

数据仓库服务

9.1.1

开发指南

文档版本

01

发布日期

2025-08-29



版权所有 © 华为云计算技术有限公司 2025。保留一切权利。

非经本公司书面许可，任何单位和个人不得擅自摘抄、复制本文档内容的部分或全部，并不得以任何形式传播。

商标声明



HUAWEI和其他华为商标均为华为技术有限公司的商标。

本文档提及的其他所有商标或注册商标，由各自的所有人拥有。

注意

您购买的产品、服务或特性等应受华为云计算技术有限公司商业合同和条款的约束，本文档中描述的全部或部分产品、服务或特性可能不在您的购买或使用范围之内。除非合同另有约定，华为云计算技术有限公司对本文档内容不做任何明示或暗示的声明或保证。

由于产品版本升级或其他原因，本文档内容会不定期进行更新。除非另有约定，本文档仅作为使用指导，本文档中的所有陈述、信息和建议不构成任何明示或暗示的担保。

目 录

1 使用前必读.....	1
2 DWS 开发设计建议.....	4
2.1 DWS 总体开发设计规范.....	4
2.2 DWS 连接管理规范.....	7
2.3 DWS 对象设计规范.....	8
2.3.1 DATABASE 对象设计规范.....	8
2.3.2 USER 对象设计规范.....	9
2.3.3 SCHEMA 对象设计规范.....	10
2.3.4 TABLESPACE 对象设计规范.....	10
2.3.5 TABLE 对象设计规范（重点）.....	10
2.3.6 INDEX 对象设计规范（重点）.....	14
2.3.7 VIEW 对象设计规范.....	14
2.4 DWS SQL 开发规范.....	14
2.4.1 DDL 操作规范.....	15
2.4.2 INSERT 操作规范.....	15
2.4.3 UPDATE&DELETE 操作规范.....	16
2.4.4 SELECT 操作规范.....	16
2.5 DWS 外表功能开发规范.....	19
2.6 DWS 存储过程开发规范.....	20
2.7 DWS 各对象设计详细规则.....	21
2.7.1 DWS 数据库对象命名规则.....	21
2.7.2 DWS 数据库对象设计规则.....	22
2.7.2.1 DWS Database 和 Schema 设计规则.....	22
2.7.2.2 DWS 表设计规则.....	23
2.7.2.3 DWS 字段设计规则.....	25
2.7.2.4 DWS 约束设计规则.....	26
2.7.2.5 DWS 视图和关联表设计规则.....	27
2.7.3 DWS JDBC 配置规则.....	27
2.7.4 DWS SQL 编写规则.....	28
2.7.5 自定义 DWS 外部函数(pgSQL/Java)使用规则.....	31
2.7.6 DWS PL/pgSQL 使用规则.....	32
3 创建和管理 DWS 数据库对象.....	35

3.1 创建和管理 DWS 数据库.....	35
3.2 创建和管理 DWS Schema.....	36
3.3 创建和管理 DWS 表.....	39
3.4 选择 DWS 表存储模型.....	43
3.5 创建和管理 DWS 分区表.....	46
3.6 创建和管理 DWS 索引.....	49
3.7 创建和使用 DWS 序列.....	52
3.8 创建和管理 DWS 视图.....	53
3.9 创建和管理 DWS 定时任务.....	54
3.10 查看 DWS 系统表.....	57
4 Oracle、Teradata 和 MySQL 语法兼容性差异.....	59
5 DWS 数据库安全管理.....	81
5.1 DWS 用户及权限管理.....	81
5.1.1 DWS 数据库用户类型.....	81
5.1.2 DWS 数据库用户管理.....	82
5.1.3 自定义 DWS 密码策略.....	83
5.1.4 DWS 数据库权限管理.....	88
5.1.5 DWS 三权分立.....	91
5.2 DWS 敏感数据管理.....	93
5.2.1 DWS 行级访问控制.....	93
5.2.2 DWS 数据脱敏.....	94
5.2.3 DWS 字符串加解密.....	98
5.2.4 使用 pgcrypto 加密 DWS 数据.....	100
6 查询 DWS 数据.....	110
6.1 单表查询.....	110
6.2 多表连接查询.....	111
6.3 子查询表达式.....	116
6.4 WITH 表达式.....	120
6.5 UNION 操作符的使用.....	124
6.6 跨逻辑集群数据读写.....	126
6.7 SQL on Hudi.....	128
6.7.1 Hudi 简介.....	128
6.7.2 使用 Hudi 前准备.....	129
6.7.3 Hudi 用户接口.....	130
6.7.4 创建 Hudi 数据描述（外表）.....	131
6.7.5 Hudi 任务同步.....	132
6.7.6 Hudi 外表查询.....	134
6.7.7 支持访问 MRS 上的 Hudi 表.....	135
7 DWS 排序规则.....	137
8 DWS 物化视图.....	140

8.1 物化视图概述.....	140
8.2 异步物化视图.....	143
8.2.1 物化视图查询重写.....	143
8.2.1.1 概述.....	143
8.2.1.2 文本匹配查询重写.....	143
8.2.2 分区物化视图.....	144
8.2.2.1 分区物化视图概述.....	145
8.2.2.2 创建分区物化视图.....	145
8.2.2.3 刷新分区物化视图.....	147
8.2.3 嵌套物化视图.....	149
8.2.3.1 嵌套物化视图概述.....	149
8.2.3.2 创建嵌套物化视图.....	149
8.2.3.3 刷新嵌套物化视图.....	151
9 DWS 用户自定义函数.....	154
9.1 PL/Java 语言函数.....	154
9.2 PL/pgSQL 语言函数.....	164
10 DWS 存储过程.....	165
10.1 DWS 存储过程简介.....	165
10.2 DWS 存储过程数据类型转换.....	165
10.3 DWS 存储过程数组和 record.....	166
10.3.1 数组.....	166
10.3.2 record.....	172
10.4 DWS 存储过程声明语法.....	175
10.5 DWS 存储过程基本语句.....	177
10.6 DWS 存储过程动态语句.....	180
10.6.1 执行动态查询语句.....	180
10.6.2 执行动态非查询语句.....	182
10.6.3 动态调用存储过程.....	183
10.6.4 动态调用匿名块.....	185
10.7 DWS 存储过程控制语句.....	186
10.7.1 返回语句.....	186
10.7.2 条件语句.....	188
10.7.3 循环语句.....	190
10.7.4 分支语句.....	193
10.7.5 空语句.....	195
10.7.6 错误捕获语句.....	195
10.7.7 GOTO 语句.....	197
10.7.8 事务控制语句.....	198
10.8 DWS 存储过程其他语句.....	202
10.9 DWS 存储过程游标.....	203
10.9.1 游标概述.....	203
10.9.2 显式游标.....	203

10.9.3 隐式游标.....	207
10.9.4 游标循环.....	208
10.10 DWS 存储过程高级包.....	209
10.10.1 DBMS_LOB.....	209
10.10.2 DBMS_RANDOM.....	217
10.10.3 DBMS_OUTPUT.....	219
10.10.4 UTL_RAW.....	220
10.10.5 DBMS_JOB.....	222
10.10.6 DBMS_SQL.....	230
10.11 DWS 存储过程调试.....	239
11 使用 PostGIS Extension.....	243
11.1 PostGIS 概述.....	243
11.2 PostGIS 使用.....	244
11.3 PostGIS 支持和限制.....	244
11.4 OPEN SOURCE SOFTWARE NOTICE (For PostGIS).....	257
12 使用 JDBC 或 ODBC 进行 DWS 二次开发.....	305
12.1 开发前准备.....	305
12.2 基于 JDBC 开发.....	305
12.2.1 JDBC 开发流程.....	305
12.2.2 JDBC 包与驱动类.....	306
12.2.3 加载驱动.....	307
12.2.4 连接数据库.....	307
12.2.5 执行 SQL 语句.....	310
12.2.6 处理结果集.....	312
12.2.7 常用 JDBC 开发示例.....	314
12.2.8 应用端加工 RoaringBitmap 结果集并入库 DWS 开发示例.....	324
12.2.9 JDBC 接口参考.....	326
12.3 基于 ODBC 开发.....	339
12.3.1 ODBC 包及依赖的库和头文件.....	341
12.3.2 Linux 下配置数据源.....	341
12.3.3 Windows 下配置数据源.....	347
12.3.4 ODBC 开发示例.....	351
12.3.5 ODBC 接口参考.....	356
13 DWS 资源监控.....	374
13.1 用户资源监控.....	374
13.2 资源池资源监控.....	376
13.3 内存资源监控.....	378
13.4 实例资源监控.....	379
13.5 实时 TopSQL.....	381
13.6 历史 TopSQL.....	385
13.7 TopSQL 查询示例.....	388

14 DWS 性能调优	392
14.1 性能调优概述	392
14.2 性能诊断	394
14.2.1 集群性能分析	394
14.2.2 慢 SQL 分析	394
14.2.2.1 查询最耗性能的 SQL	394
14.2.2.2 分析作业是否被阻塞	395
14.2.3 SQL 诊断	396
14.2.4 表诊断	397
14.3 系统调优	398
14.3.1 数据库系统参数调优	398
14.3.2 SMP 并行执行	404
14.3.3 配置 LLVM	407
14.4 SQL 调优	409
14.4.1 SQL 查询执行流程	409
14.4.2 SQL 执行计划	411
14.4.3 执行计划算子	422
14.4.4 SQL 调优流程	426
14.4.5 更新统计信息	426
14.4.6 审视和修改表定义	434
14.4.7 SQL 调优进阶	434
14.4.7.1 SQL 自诊断	434
14.4.7.2 语句下推调优	438
14.4.7.3 子查询调优	444
14.4.7.4 统计信息调优	452
14.4.7.5 算子级调优	456
14.4.7.6 数据倾斜调优	458
14.4.7.7 plan management	463
14.4.7.8 磁盘缓存主动预热调优	476
14.4.7.9 通过主外键约束消除多余的 JOIN	477
14.4.7.10 SQL 语句改写规则	480
14.4.8 优化器参数调整	481
14.4.9 使用 Plan Hint 进行调优	483
14.4.9.1 Plan Hint 调优概述	483
14.4.9.2 Join 顺序的 Hint	485
14.4.9.3 Join 方式的 Hint	488
14.4.9.4 行数的 Hint	489
14.4.9.5 Stream 方式的 Hint	490
14.4.9.6 Scan 方式的 Hint	493
14.4.9.7 子链接块名的 hint	494
14.4.9.8 运行倾斜的 hint	495
14.4.9.9 指定子查询不提升的 hint	499

14.4.9.10 Drive 方式的 Hint.....	501
14.4.9.11 字典编码的 hint.....	502
14.4.9.12 配置参数的 hint.....	503
14.4.9.13 Hint 的错误、冲突及告警.....	506
14.4.9.14 Plan Hint 实际调优案例.....	508
14.4.10 例行维护表.....	513
14.4.11 例行重建索引.....	514
14.4.12 SQL 语句出错自动重试.....	515
14.4.13 query_band 负载识别.....	518
14.5 SQL 调优案例.....	522
14.5.1 案例：选择合适的分布列.....	522
14.5.2 案例：建立合适的索引.....	523
14.5.3 案例：增加 JOIN 列非空条件.....	524
14.5.4 案例：使排序下推.....	525
14.5.5 案例：设置 cost_param 对查询性能优化.....	527
14.5.6 案例：调整局部聚簇键.....	530
14.5.7 案例：调整中间表存储方式.....	532
14.5.8 案例：改建分区表.....	533
14.5.9 案例：调整 GUC 参数 best_agg_plan.....	534
14.5.10 案例：改写 SQL 排除剪枝干扰.....	536
14.5.11 案例：改写 SQL 消除 in-clause.....	537
14.5.12 案例：使用 partial cluster key.....	539
14.5.13 案例：NOT IN 转 NOT EXISTS.....	541
15 DWS 系统表和系统视图.....	543
15.1 系统表和系统视图概述.....	543
15.2 系统表.....	543
15.2.1 GS_BLOCKLIST_QUERY.....	543
15.2.2 GS_BLOCKLIST_SQL.....	544
15.2.3 GS_OBSSCANINFO.....	545
15.2.4 GS_RESPOOL_RESOURCE_HISTORY.....	546
15.2.5 GS_WLM_INSTANCE_HISTORY.....	548
15.2.6 GS_WLM_OPERATOR_INFO.....	549
15.2.7 GS_WLM_SESSION_INFO.....	550
15.2.8 GS_WLM_USER_RESOURCE_HISTORY.....	557
15.2.9 PG_AGGREGATE.....	558
15.2.10 PG_AM.....	559
15.2.11 PG_AMOP.....	561
15.2.12 PG_AMPROC.....	561
15.2.13 PG_ATTRDEF.....	562
15.2.14 PG_ATTRIBUTE.....	562
15.2.15 PG_AUTHID.....	564
15.2.16 PG_AUTH_HISTORY.....	566

15.2.17 PG_AUTH_MEMBERS.....	566
15.2.18 PG_BLOCKLISTS.....	567
15.2.19 PG_CAST.....	568
15.2.20 PG_CLASS.....	568
15.2.21 PG_COLLATION.....	573
15.2.22 PG_CONSTRAINT.....	573
15.2.23 PG_CONVERSION.....	576
15.2.24 PG_DATABASE.....	576
15.2.25 PG_DB_ROLE_SETTING.....	577
15.2.26 PG_DB_FILE.....	577
15.2.27 PG_DEFAULT_ACL.....	578
15.2.28 PG_DEPEND.....	579
15.2.29 PG_DESCRIPTION.....	580
15.2.30 PG_ENUM.....	580
15.2.31 PG_EXCEPT_RULE.....	581
15.2.32 PG_EXTERNAL_NAMESPACE.....	581
15.2.33 PG_EXTENSION.....	582
15.2.34 PG_EXTENSION_DATA_SOURCE.....	583
15.2.35 PG_FINE_DR_INFO.....	583
15.2.36 PG_FOREIGN_DATA_WRAPPER.....	584
15.2.37 PG_FOREIGN_SERVER.....	585
15.2.38 PG_FOREIGN_TABLE.....	585
15.2.39 PG_INDEX.....	585
15.2.40 PG_INHERITS.....	587
15.2.41 PG_JOB_INFO.....	587
15.2.42 PG_JOBS.....	588
15.2.43 PG_LANGUAGE.....	589
15.2.44 PG_LARGEOBJECT.....	590
15.2.45 PG_LARGEOBJECT_METADATA.....	590
15.2.46 PG_MATVIEW.....	591
15.2.47 PG_MATVIEW_DEPEND.....	591
15.2.48 PG_MATVIEW_PARTITION.....	592
15.2.49 PG_NAMESPACE.....	592
15.2.50 PG_OBJECT.....	593
15.2.51 PG_OBSSCANINFO.....	594
15.2.52 PG_OPCLASS.....	594
15.2.53 PG_OPERATOR.....	595
15.2.54 PG_OPFAMILY.....	596
15.2.55 PG_PARTITION.....	596
15.2.56 PG_PLAN_BASELINE.....	599
15.2.57 PG_PLTEMPLATE.....	599
15.2.58 PG_PROC.....	600

15.2.59 PG_PUBLICATION..... 603

15.2.60 PG_PUBLICATION_NAMESPACE..... 603

15.2.61 PG_PUBLICATION_REL..... 604

15.2.62 PG_RANGE..... 604

15.2.63 PG_REDACTION_COLUMN..... 605

15.2.64 PG_REDACTION_POLICY..... 606

15.2.65 PG_RELFILENODE_SIZE..... 607

15.2.66 PG_RLSPOLICY..... 607

15.2.67 PG_RESOURCE_POOL..... 608

15.2.68 PG_REWRITE..... 609

15.2.69 PG_SECLABEL..... 609

15.2.70 PG_SHDEPEND..... 610

15.2.71 PG_SHDESCRIPTION..... 611

15.2.72 PG_SHSECLABEL..... 611

15.2.73 PG_STATISTIC..... 612

15.2.74 PG_STATISTIC_EXT..... 613

15.2.75 PG_STAT_OBJECT..... 614

15.2.76 PG_SUBSCRIPTION..... 618

15.2.77 PG_SYNONYM..... 618

15.2.78 PG_TABLESPACE..... 619

15.2.79 PG_TRIGGER..... 619

15.2.80 PG_TS_CONFIG..... 620

15.2.81 PG_TS_CONFIG_MAP..... 620

15.2.82 PG_TS_DICT..... 621

15.2.83 PG_TS_PARSER..... 621

15.2.84 PG_TS_TEMPLATE..... 622

15.2.85 PG_TYPE..... 623

15.2.86 PG_USER_MAPPING..... 625

15.2.87 PG_USER_STATUS..... 626

15.2.88 PG_WORKLOAD_ACTION..... 626

15.2.89 PGXC_CLASS..... 627

15.2.90 PGXC_GROUP..... 627

15.2.91 PGXC_NODE..... 629

15.2.92 PLAN_TABLE_DATA..... 630

15.2.93 SNAPSHOT..... 631

15.2.94 SQL_OUTLINE..... 631

15.2.95 TABLES_SNAP_TIMESTAMP..... 632

15.2.96 性能视图快照系统表..... 633

15.3 系统视图..... 634

15.3.1 ALL_ALL_TABLES..... 634

15.3.2 ALL_CONSTRAINTS..... 634

15.3.3 ALL_CONS_COLUMNS..... 635

15.3.4 ALL_COL_COMMENTS..... 635

15.3.5 ALL_DEPENDENCIES..... 635

15.3.6 ALL_IND_COLUMNS..... 636

15.3.7 ALL_IND_EXPRESSIONS..... 636

15.3.8 ALL_INDEXES..... 637

15.3.9 ALL_OBJECTS..... 637

15.3.10 ALL_PROCEDURES..... 638

15.3.11 ALL_SEQUENCES..... 638

15.3.12 ALL_SOURCE..... 639

15.3.13 ALL_SYNONYMS..... 639

15.3.14 ALL_TAB_COLUMNS..... 639

15.3.15 ALL_TAB_COMMENTS..... 640

15.3.16 ALL_TABLES..... 641

15.3.17 ALL_USERS..... 641

15.3.18 ALL_VIEWS..... 641

15.3.19 DBA_DATA_FILES..... 642

15.3.20 DBA_USERS..... 642

15.3.21 DBA_COL_COMMENTS..... 642

15.3.22 DBA_CONSTRAINTS..... 643

15.3.23 DBA_CONS_COLUMNS..... 643

15.3.24 DBA_IND_COLUMNS..... 643

15.3.25 DBA_IND_EXPRESSIONS..... 644

15.3.26 DBA_IND_PARTITIONS..... 644

15.3.27 DBA_INDEXES..... 645

15.3.28 DBA_OBJECTS..... 645

15.3.29 DBA_PART_INDEXES..... 646

15.3.30 DBA_PART_TABLES..... 647

15.3.31 DBA_PROCEDURES..... 647

15.3.32 DBA_SEQUENCES..... 647

15.3.33 DBA_SOURCE..... 648

15.3.34 DBA_SYNONYMS..... 648

15.3.35 DBA_TAB_COLUMNS..... 648

15.3.36 DBA_TAB_COMMENTS..... 650

15.3.37 DBA_TAB_PARTITIONS..... 650

15.3.38 DBA_TABLES..... 651

15.3.39 DBA_TABLESPACES..... 651

15.3.40 DBA_TRIGGERS..... 652

15.3.41 DBA_VIEWS..... 652

15.3.42 DUAL..... 652

15.3.43 GET_ALL_TSC_INFO..... 652

15.3.44 GET_TABLESPACE_OBS_FILE..... 653

15.3.45 GET_TSC_INFO..... 653

15.3.46 GLOBAL_COLUMN_TABLE_IO_STAT.....	654
15.3.47 GLOBAL_REDO_STAT.....	655
15.3.48 GLOBAL_REL_IOSTAT.....	655
15.3.49 GLOBAL_ROW_TABLE_IO_STAT.....	656
15.3.50 GLOBAL_STAT_DATABASE.....	656
15.3.51 GLOBAL_TABLE_CHANGE_STAT.....	658
15.3.52 GLOBAL_TABLE_STAT.....	658
15.3.53 GLOBAL_WORKLOAD_SQL_COUNT.....	659
15.3.54 GLOBAL_WORKLOAD_SQL_ELAPSE_TIME.....	660
15.3.55 GLOBAL_WORKLOAD_TRANSACTION.....	661
15.3.56 GS_ALL_CONTROL_GROUP_INFO.....	661
15.3.57 GS_BLOCKLIST_QUERY.....	662
15.3.58 GS_BLOCKLIST_SQL.....	662
15.3.59 GS_CLUSTER_RESOURCE_INFO.....	663
15.3.60 GS_COLUMN_TABLE_IO_STAT.....	663
15.3.61 GS_LSC_DBSTAT_INFO.....	664
15.3.62 GS_LSC_MEMORY_DETAIL.....	665
15.3.63 GS_OBS_READ_TRAFFIC.....	666
15.3.64 GS_OBS_WRITE_TRAFFIC.....	666
15.3.65 GS_INSTR_UNIQUE_SQL.....	667
15.3.66 GS_NODE_STAT_RESET_TIME.....	670
15.3.67 GS_OBS_LATENCY.....	670
15.3.68 GS_QUERY_MONITOR.....	670
15.3.69 GS_QUERY_RESOURCE_INFO.....	672
15.3.70 GS_REL_IOSTAT.....	673
15.3.71 GS_RESPOOL_RUNTIME_INFO.....	674
15.3.72 GS_RESPOOL_RESOURCE_INFO.....	674
15.3.73 GS_RESPOOL_MONITOR.....	676
15.3.74 GS_ROW_TABLE_IO_STAT.....	678
15.3.75 GS_SESSION_CPU_STATISTICS.....	678
15.3.76 GS_SESSION_MEMORY_STATISTICS.....	679
15.3.77 GS_SQL_COUNT.....	680
15.3.78 GS_STAT_DB_CU.....	681
15.3.79 GS_STAT_SESSION_CU.....	682
15.3.80 GS_TABLE_CHANGE_STAT.....	682
15.3.81 GS_TABLE_STAT.....	683
15.3.82 GS_TOTAL_NODEGROUP_MEMORY_DETAIL.....	684
15.3.83 GS_USER_MONITOR.....	684
15.3.84 GS_USER_TRANSACTION.....	686
15.3.85 GS_VIEW_DEPENDENCY.....	686
15.3.86 GS_VIEW_DEPENDENCY_PATH.....	687
15.3.87 GS_VIEW_INVALID.....	687

15.3.88 GS_WAIT_EVENTS.....	687
15.3.89 GS_WLM_OPERATOR_INFO.....	689
15.3.90 GS_WLM_OPERATOR_HISTORY.....	690
15.3.91 GS_WLM_OPERATOR_STATISTICS.....	692
15.3.92 GS_WLM_SESSION_INFO.....	694
15.3.93 GS_WLM_SESSION_HISTORY.....	700
15.3.94 GS_WLM_SESSION_STATISTICS.....	706
15.3.95 GS_WLM_SQL_ALLOW.....	710
15.3.96 GS_WORKLOAD_SQL_COUNT.....	710
15.3.97 GS_WORKLOAD_SQL_ELAPSE_TIME.....	711
15.3.98 GS_WORKLOAD_TRANSACTION.....	712
15.3.99 MPP_TABLES.....	712
15.3.100 PG_AVAILABLE_EXTENSION_VERSIONS.....	713
15.3.101 PG_AVAILABLE_EXTENSIONS.....	713
15.3.102 PG_BULKLOAD_STATISTICS.....	713
15.3.103 PG_COMM_CLIENT_INFO.....	714
15.3.104 PG_COMM_DELAY.....	715
15.3.105 PG_COMM_STATUS.....	715
15.3.106 PG_COMM_RECV_STREAM.....	716
15.3.107 PG_COMM_SEND_STREAM.....	717
15.3.108 PG_COMM_QUERY_SPEED.....	718
15.3.109 PG_CONTROL_GROUP_CONFIG.....	719
15.3.110 PG_CURSORS.....	719
15.3.111 PG_EXT_STATS.....	720
15.3.112 PG_GET_INVALID_BACKENDS.....	721
15.3.113 PG_GET_SENDERS_CATCHUP_TIME.....	721
15.3.114 PG_GLOBAL_TEMP_ATTACHED_PIDS.....	722
15.3.115 PG_GROUP.....	722
15.3.116 PG_INDEXES.....	723
15.3.117 PG_JOB.....	724
15.3.118 PG_JOB_PROC.....	725
15.3.119 PG_JOB_SINGLE.....	725
15.3.120 PG_LIFECYCLE_DATA_DISTRIBUTE.....	727
15.3.121 PG_LOCKS.....	727
15.3.122 PG_LOCKWAIT_DETAIL.....	729
15.3.123 PG_LWLOCKS.....	731
15.3.124 PG_NODE_ENV.....	732
15.3.125 PG_OS_THREADS.....	732
15.3.126 PG_POOLER_STATUS.....	732
15.3.127 PG_PREPARED_STATEMENTS.....	733
15.3.128 PG_PREPARED_XACTS.....	734
15.3.129 PG_PUBLICATION_TABLES.....	734

15.3.130 PG_QUERYBAND_ACTION..... 735

15.3.131 PG_REPLICATION_SLOTS..... 735

15.3.132 PG_ROLES..... 736

15.3.133 PG_RULES..... 737

15.3.134 PG_RUNNING_XACTS..... 737

15.3.135 PG_SECLABELS..... 738

15.3.136 PG_SEQUENCES..... 739

15.3.137 PG_SESSION_WLMSTAT..... 739

15.3.138 PG_SESSION_IOSTAT..... 741

15.3.139 PG_SETTINGS..... 741

15.3.140 PG_SHADOW..... 742

15.3.141 PG_SHARED_MEMORY_DETAIL..... 743

15.3.142 PG_STATS..... 744

15.3.143 PG_STAT_ACTIVITY..... 745

15.3.144 PG_STAT_ALL_INDEXES..... 748

15.3.145 PG_STAT_ALL_TABLES..... 748

15.3.146 PG_STAT_BAD_BLOCK..... 750

15.3.147 PG_STAT_BGWRITER..... 750

15.3.148 PG_STAT_DATABASE..... 751

15.3.149 PG_STAT_DATABASE_CONFLICTS..... 752

15.3.150 PG_STAT_GET_MEM_MBYTES_RESERVED..... 753

15.3.151 PG_STAT_USER_FUNCTIONS..... 753

15.3.152 PG_STAT_USER_INDEXES..... 754

15.3.153 PG_STAT_USER_TABLES..... 754

15.3.154 PG_STAT_REPLICATION..... 755

15.3.155 PG_STAT_SYS_INDEXES..... 756

15.3.156 PG_STAT_SYS_TABLES..... 757

15.3.157 PG_STAT_XACT_ALL_TABLES..... 758

15.3.158 PG_STAT_XACT_SYS_TABLES..... 758

15.3.159 PG_STAT_XACT_USER_FUNCTIONS..... 759

15.3.160 PG_STAT_XACT_USER_TABLES..... 759

15.3.161 PG_STATIO_ALL_INDEXES..... 760

15.3.162 PG_STATIO_ALL_SEQUENCES..... 760

15.3.163 PG_STATIO_ALL_TABLES..... 761

15.3.164 PG_STATIO_SYS_INDEXES..... 761

15.3.165 PG_STATIO_SYS_SEQUENCES..... 762

15.3.166 PG_STATIO_SYS_TABLES..... 762

15.3.167 PG_STATIO_USER_INDEXES..... 763

15.3.168 PG_STATIO_USER_SEQUENCES..... 763

15.3.169 PG_STATIO_USER_TABLES..... 764

15.3.170 PG_THREAD_WAIT_STATUS..... 764

15.3.171 PG_TABLES..... 774

15.3.172 PG_TDE_INFO.....	775
15.3.173 PG_TIMEZONE_ABBREVS.....	776
15.3.174 PG_TIMEZONE_NAMES.....	776
15.3.175 PG_TOTAL_MEMORY_DETAIL.....	776
15.3.176 PG_TOTAL_SCHEMA_INFO.....	778
15.3.177 PG_TOTAL_USER_RESOURCE_INFO.....	778
15.3.178 PG_USER.....	780
15.3.179 PG_USER_MAPPINGS.....	781
15.3.180 PG_VIEWS.....	782
15.3.181 PG_WLM_STATISTICS.....	782
15.3.182 PGXC_AIO_RESOURCE_POOL_STATS.....	783
15.3.183 PGXC_BULKLOAD_PROGRESS.....	785
15.3.184 PGXC_BULKLOAD_INFO.....	785
15.3.185 PGXC_BULKLOAD_STATISTICS.....	788
15.3.186 PGXC_COLUMN_TABLE_IO_STAT.....	789
15.3.187 PGXC_COMM_CLIENT_INFO.....	790
15.3.188 PGXC_COMM_DELAY.....	790
15.3.189 PGXC_COMM_RECV_STREAM.....	791
15.3.190 PGXC_COMM_SEND_STREAM.....	791
15.3.191 PGXC_COMM_STATUS.....	792
15.3.192 PGXC_COMM_QUERY_SPEED.....	793
15.3.193 PGXC_DEADLOCK.....	794
15.3.194 PGXC_DISK_CACHE_STATS.....	795
15.3.195 PGXC_DISK_CACHE_ALL_STATS.....	796
15.3.196 PGXC_DISK_CACHE_PATH_INFO.....	797
15.3.197 PGXC_GET_STAT_ALL_TABLES.....	798
15.3.198 PGXC_GET_STAT_ALL_PARTITIONS.....	799
15.3.199 PGXC_GET_TABLE_SKEWNESS.....	800
15.3.200 PGXC_GET_TABLESPACE_OBS_FILE.....	801
15.3.201 PGXC_GLOBAL_TEMP_ATTACHED_PIDS.....	801
15.3.202 PGXC_GTM_SNAPSHOT_STATUS.....	802
15.3.203 PGXC_INSTANCE_TIME.....	802
15.3.204 PGXC_LOCKWAIT_DETAIL.....	803
15.3.205 PGXC_INSTR_UNIQUE_SQL.....	805
15.3.206 PGXC_LOCK_CONFLICTS.....	806
15.3.207 PGXC_LWLOCKS.....	807
15.3.208 PGXC_MEMORY_DEBUG_INFO.....	808
15.3.209 PGXC_NODE_ENV.....	810
15.3.210 PGXC_NODE_STAT_RESET_TIME.....	810
15.3.211 PGXC_OBS_IO_SCHEDULER_STATS.....	810
15.3.212 PGXC_OBS_IO_SCHEDULER_PERIODIC_STATS.....	812
15.3.213 PGXC_OS_RUN_INFO.....	814

15.3.214 PGXC_OS_THREADS.....	814
15.3.215 PGXC_POOLER_STATUS.....	815
15.3.216 PGXC_PREPARED_XACTS.....	815
15.3.217 PGXC_QUERY_INFO.....	815
15.3.218 PGXC_REDO_STAT.....	818
15.3.219 PGXC_REL_IOSTAT.....	818
15.3.220 PGXC_REPLICATION_SLOTS.....	819
15.3.221 PGXC_RESPOOL_RUNTIME_INFO.....	819
15.3.222 PGXC_RESPOOL_RESOURCE_INFO.....	820
15.3.223 PGXC_RESPOOL_RESOURCE_HISTORY.....	822
15.3.224 PGXC_ROW_TABLE_IO_STAT.....	824
15.3.225 PGXC_RUNNING_XACTS.....	825
15.3.226 PGXC_SETTINGS.....	826
15.3.227 PGXC_SESSION_WLMSTAT.....	826
15.3.228 PGXC_STAT_ACTIVITY.....	828
15.3.229 PGXC_STAT_BAD_BLOCK.....	831
15.3.230 PGXC_STAT_BGWRITER.....	831
15.3.231 PGXC_STAT_DATABASE.....	832
15.3.232 PGXC_STAT_OBJECT.....	833
15.3.233 PGXC_STAT_REPLICATION.....	837
15.3.234 PGXC_STAT_TABLE_DIRTY.....	838
15.3.235 PGXC_STAT_WAL.....	841
15.3.236 PGXC_SQL_COUNT.....	842
15.3.237 PGXC_TABLE_CHANGE_STAT.....	843
15.3.238 PGXC_TABLE_STAT.....	844
15.3.239 PGXC_THREAD_WAIT_STATUS.....	844
15.3.240 PGXC_TOTAL_MEMORY_DETAIL.....	846
15.3.241 PGXC_TOTAL_SCHEMA_INFO.....	848
15.3.242 PGXC_TOTAL_SCHEMA_INFO_ANALYZE.....	848
15.3.243 PGXC_TOTAL_USER_RESOURCE_INFO.....	849
15.3.244 PGXC_USER_TRANSACTION.....	851
15.3.245 PGXC_VARIABLE_INFO.....	852
15.3.246 PGXC_WAIT_DETAIL.....	853
15.3.247 PGXC_WAIT_EVENTS.....	855
15.3.248 PGXC_WLM_OPERATOR_HISTORY.....	855
15.3.249 PGXC_WLM_OPERATOR_INFO.....	857
15.3.250 PGXC_WLM_OPERATOR_STATISTICS.....	858
15.3.251 PGXC_WLM_SESSION_INFO.....	861
15.3.252 PGXC_WLM_SESSION_HISTORY.....	866
15.3.253 PGXC_WLM_SESSION_STATISTICS.....	872
15.3.254 PGXC_WLM_TABLE_DISTRIBUTION_SKEWNESS.....	876
15.3.255 PGXC_WLM_USER_RESOURCE_HISTORY.....	878

15.3.256 PGXC_WLM_WORKLOAD_RECORDS..... 880

15.3.257 PGXC_WORKLOAD_SQL_COUNT..... 881

15.3.258 PGXC_WORKLOAD_SQL_ELAPSE_TIME..... 882

15.3.259 PGXC_WORKLOAD_TRANSACTION..... 883

15.3.260 PLAN_TABLE..... 883

15.3.261 PV_FILE_STAT..... 884

15.3.262 PV_INSTANCE_TIME..... 885

15.3.263 PV_MATVIEW_DETAIL..... 885

15.3.264 PV_OS_RUN_INFO..... 886

15.3.265 PV_SESSION_MEMORY..... 886

15.3.266 PV_SESSION_MEMORY_DETAIL..... 887

15.3.267 PV_SESSION_STAT..... 888

15.3.268 PV_SESSION_TIME..... 889

15.3.269 PV_TOTAL_MEMORY_DETAIL..... 889

15.3.270 PV_REDO_STAT..... 891

15.3.271 PV_RUNTIME_ATTSTATS..... 891

15.3.272 PV_RUNTIME_RELSTATS..... 893

15.3.273 REDACTION_COLUMNS..... 893

15.3.274 REDACTION_POLICIES..... 894

15.3.275 REMOTE_TABLE_STAT..... 895

15.3.276 SHOW_TSC_INFO..... 896

15.3.277 SHOW_ALL_TSC_INFO..... 896

15.3.278 USER_COL_COMMENTS..... 897

15.3.279 USER_CONSTRAINTS..... 897

15.3.280 USER_CONS_COLUMNS..... 898

15.3.281 USER_INDEXES..... 898

15.3.282 USER_IND_COLUMNS..... 898

15.3.283 USER_IND_EXPRESSIONS..... 899

15.3.284 USER_IND_PARTITIONS..... 899

15.3.285 USER_JOBS..... 900

15.3.286 USER_OBJECTS..... 901

15.3.287 USER_PART_INDEXES..... 902

15.3.288 USER_PART_TABLES..... 902

15.3.289 USER_PROCEDURES..... 903

15.3.290 USER_SEQUENCES..... 903

15.3.291 USER_SOURCE..... 903

15.3.292 USER_SYNONYMS..... 904

15.3.293 USER_TAB_COLUMNS..... 904

15.3.294 USER_TAB_COMMENTS..... 905

15.3.295 USER_TAB_PARTITIONS..... 905

15.3.296 USER_TABLES..... 906

15.3.297 USER_TRIGGERS..... 906

15.3.298 USER_VIEWS.....	906
15.3.299 V\$SESSION.....	907
15.3.300 V\$SESSION_LONGOPS.....	907
16 DWS 数据库 GUC 参数.....	908
16.1 查看 GUC 参数.....	908
16.2 设置 GUC 参数.....	909
16.3 GUC 使用说明.....	910
16.4 连接和认证.....	910
16.4.1 连接设置.....	911
16.4.2 安全和认证 (postgresql.conf)	912
16.4.3 通信库参数.....	913
16.5 资源消耗.....	919
16.5.1 内存.....	919
16.5.2 语句磁盘空间管控.....	928
16.5.3 内核资源使用.....	929
16.5.4 基于开销的清理延迟.....	929
16.5.5 异步 IO.....	931
16.5.6 磁盘缓存.....	933
16.6 并行导入.....	933
16.7 预写式日志.....	935
16.7.1 设置.....	935
16.7.2 检查点.....	938
16.8 双机复制.....	938
16.8.1 主服务器.....	938
16.9 查询规划.....	939
16.9.1 优化器方法配置.....	939
16.9.2 优化器开销常量.....	955
16.9.3 基因查询优化器.....	956
16.9.4 其他优化器选项.....	959
16.10 错误报告和日志.....	979
16.10.1 记录日志的位置.....	979
16.10.2 记录日志的时间.....	979
16.10.3 记录日志的内容.....	983
16.11 运行时统计.....	987
16.11.1 查询和索引统计收集器.....	987
16.11.2 性能统计.....	991
16.12 资源管理.....	991
16.13 自动清理.....	1003
16.14 客户端连接缺省设置.....	1006
16.14.1 语句行为.....	1006
16.14.2 区域和格式化.....	1012
16.14.3 其他缺省.....	1015

16.15 锁管理.....	1016
16.16 版本和平台兼容性.....	1019
16.16.1 历史版本兼容性.....	1019
16.16.2 平台和客户端兼容性.....	1022
16.17 容错性.....	1057
16.18 连接池参数.....	1058
16.19 集群事务.....	1060
16.20 备份容灾参数.....	1062
16.21 开发人员选项.....	1063
16.22 审计.....	1084
16.22.1 审计开关.....	1085
16.22.2 操作审计.....	1086
16.23 事务监控.....	1086
16.24 plan management 管理.....	1087
16.25 GTM 相关参数.....	1088
16.26 其它选项.....	1089
17 DWS 开发者术语表.....	1099
18 实时数仓.....	1113
18.1 实时数仓简介.....	1113
18.2 支持与限制.....	1116
18.3 实时数仓语法.....	1117
18.3.1 CREATE TABLE.....	1118
18.3.2 INSERT.....	1126
18.3.3 DELETE.....	1127
18.3.4 UPDATE.....	1128
18.3.5 UPSERT.....	1129
18.3.6 MERGE INTO.....	1131
18.3.7 SELECT.....	1133
18.3.8 ALTER TABLE.....	1134
18.4 实时数仓函数.....	1136
18.5 实时数仓 Binlog.....	1142
18.5.1 订阅实时数仓 Binlog.....	1142
18.5.2 Flink 实时消费 Binlog.....	1147

1 使用前必读

文档面向的读者对象

数据库开发指南重点面向数据库的设计者、应用程序开发人员或DBA，提供设计、构建、查询和维护数据仓库所需的信息。

作为数据库管理员和应用程序开发人员，至少需要了解以下知识：

- 操作系统知识。这是一切的基础。
- SQL语法。这是操作数据库的必备能力。

前置条件

使用本指南前，需要完成以下任务。

- 创建DWS集群。
- 安装SQL客户端。
- 将SQL客户端连接到集群的默认数据库。

关于上述任务的详细指导，请参见《[数据仓库服务快速入门](#)》。

阅读指引

对于首次接触 DWS的用户，建议先阅读以下部分：

- 介绍DWS服务的特点、功能和适用场景。
- DWS入门包含一个示例，引导您完成创建数据仓库集群、创建数据库表、上传数据和测试查询这一过程。

如果打算或正在将应用程序从其他数据仓库向DWS迁移，您可能想知道DWS在实施方式上有什么区别。

DWS进行数据库应用程序开发过程中，下表将帮您找到对应的信息。

如果要..	查阅建议
快速开始使用DWS。	首先，按照《 数据仓库服务快速入门 》中的步骤快速部署集群、连接到数据库并尝试进行一些查询。 准备好构建数据库后，将数据加载到表中并编写查询内容以操作数据仓库中的数据后，可以回到《 数据仓库服务数据库开发指南 》。
了解DWS数据仓库的内部架构。	如果您想要更全面地了解DWS服务，请转到DWS产品首页。
了解如何设计表以实现良好性能。	DWS开发设计建议 介绍数据库应用程序开发过程中，应当遵守的设计规范。依据这些规范进行建模，能够更好的契合DWS的分布式处理架构，输出更高效的业务SQL代码。 对业务的执行效率不满意，期望通过调优加快业务执行的情况下，可以参考 DWS性能调优 进行调优。性能调优是一项复杂的工程，有些时候无法系统性地说明和解释，而是依赖于DBA的经验判断。尽管如此， DWS性能调优 一节还是期望能尽量系统性的对性能调优方法加以说明，方便应用开发人员和刚接触DWS的DBA参考。
加载数据。	导入数据 介绍数据入库DWS的方法和途径。 导入最佳实践 提供有关快速高效数据导入的经验提示。
管理用户、组和数据库安全。	DWS数据库安全管理 涵盖数据库安全主题。
监控和优化系统性能。	DWS系统表和系统视图 详细介绍您可以从中查询数据库状态并监控查询内容与流程的系统表和视图。 您还应该查阅 管理指南 了解如何使用DWS管理控制台检查系统运行状况、监控指标。

SQL 语法文本格式约定

为了方便对语法使用的理解，在文档中对SQL语法文本按如下格式进行表述。

格式	意义
大写	语法关键字（语句中保持不变、必须照输的部分）采用大写表示。
小写	参数（语句中必须由实际值进行替代的部分）采用小写表示。
[]	表示用“[]”括起来的部分是可选的。
...	表示前面的元素可重复出现。
[x y ...]	表示从两个或多个选项中选取一个或者不选。
{ x y ... }	表示从两个或多个选项中选取一个。

格式	意义
[x y ...] [...]	表示可选多个参数或者不选，如果选择多个参数，则参数之间用空格分隔。
[x y ...] [,...]	表示可选多个参数或者不选，如果选择多个参数，则参数之间用逗号分隔。
{ x y ... } [...]	表示可选多个参数，至少选一个，如果选择多个参数，则参数之间以空格分隔。
{ x y ... } [,...]	表示可选多个参数，至少选一个，如果选择多个参数，则参数之间用逗号分隔。

声明

DWS的作者们在进行文档写作时努力基于商用角度，从使用场景和任务完成角度给出内容指引。即使这样，文档中依然可能存在对Postgres内容的引用和参考。对于这类内容，遵从如下的Postgres Copyright:

Postgres-XC is Copyright © 1996-2013 by the PostgreSQL Global Development Group.

PostgreSQL is Copyright © 1996-2013 by the PostgreSQL Global Development Group.

Postgres95 is Copyright © 1994-5 by the Regents of the University of California.

IN NO EVENT SHALL THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA BE LIABLE TO ANY PARTY FOR DIRECT, INDIRECT, SPECIAL, INCIDENTAL, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES, INCLUDING LOST PROFITS, ARISING OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE AND ITS DOCUMENTATION, EVEN IF THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA HAS BEEN ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.

THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA SPECIFICALLY DISCLAIMS ANY WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. THE SOFTWARE PROVIDED HEREUNDER IS ON AN "AS-IS" BASIS, AND THE UNIVERSITY OF CALIFORNIA HAS NO OBLIGATIONS TO PROVIDE MAINTENANCE, SUPPORT, UPDATES, ENHANCEMENTS, OR MODIFICATIONS.

2 DWS 开发设计建议

2.1 DWS 总体开发设计规范

目的

本规范定义了在进行基于DWS数据库自主开发过程中应遵守的设计、开发准则，以提升开发效率，保证业务的连续性、稳定性。

适用范围

该规范适用于所有基于DWS数据库自主开发的场景，包含应用层面的设计与开发、数据库服务层面的设计与开发。

术语定义

- 规则：**数据库设计与开发时必须遵守的约定。
- 建议：**数据库设计与开发时建议考虑的约定。
- 说明：**对规则/建议进行的详细说明和解释。

总体开发设计规范

下表是DWS开发过程中需遵循的**开发设计规范全集列表**，可以单击链接跳转到对应的规则下了解详细说明。

表 2-1 DWS 开发设计规范全集列表

编号	类别		规则/建议
1	连接 管理 规范	-	规则1.1 DWS集群必须配置负载均衡
2			规则1.2 连接数据库完成所需操作后，必须关闭数据库连接（连接池场景除外）
3			规则1.3 开启的事务最后必须提交或回滚

编号	类别		规则/建议
4			规则1.4 应用侧使用连接池场景，其空闲超时配置必须小于服务侧的SESSION_TIMEOUT配置
5			规则1.5 应用侧使用连接池场景，如使用连接SET设置过参数，当将连接归还连接池前，必须进行参数重置
6			规则1.6 应用侧使用连接池场景，如使用连接创建过临时表，当将连接归还连接池前，必须手动清理所创建的临时表
7	对象设计规范	DATABASE对象设计	规则2.1 避免直接使用内置的DATABASE（如postgres、gaussdb等）
8			规则2.2 创建DATABASE时必须选择正确的数据库编码
9			规则2.3 创建DATABASE时必须选择正确的数据库兼容模式
10			建议2.4 存在关联计算的对象放在同一个DATABASE中
11		USER对象设计	规则2.5 禁止使用特殊权限用户运行业务，需遵循权限最小分配原则
12			规则2.6 禁止使用一个数据库用户运行所有业务
13		SCHEMA对象设计	建议2.7 不在其他USER的私有SCHEMA下创建对象
14		TABLESPACE对象设计	规则2.8 禁止自定义TABLESPACE表空间
15		TABLE对象设计（重点）	规则2.9 创建表时必须选择正确的分布方式和分布列
16			规则2.10 创建表时必须选择正确的存储方式
17			规则2.11 创建表时必须选择正确的分区策略
18			建议2.12 表字段的设计要遵循高效、准确原则
19			建议2.13 避免使用自增列或自增数据类型
20		INDEX对象设计（重点）	规则2.14 只创建必要的索引，创建索引必须选择合适的列和顺序
21			建议2.15 列存表通常可不建索引，极致性能场景需正确选择索引类型
22		VIEW对象设计	建议2.16 视图的嵌套需避免超过三层
23	SQL开发规范	DDL操作规范	建议3.1 DDL操作（CREATE除外）避免在业务高峰期和长事务中执行
24			规则3.2 DROP删除对象操作必须明确删除对象范围

编号	类别		规则/建议
25		INSERT操作规范	规则3.3 INSERT多VALUES批插场景使用COPY替代
26			建议3.4 禁止针对普通列存表进行实时INSERT操作
27		UPDATE/DELETE操作规范	建议3.5 避免并发UPDATE/DELETE行存表的同一行
28			建议3.6 避免对列存表频繁或并发执行UPDATE/DELETE
29		SELECT操作（含所有语法中的查询部分）规范	规则3.7 禁止执行不下推的SQL
30			规则3.8 禁止多表关联时缺少关联条件
31			规则3.9 多表关联字段数据类型要保持一致
32			建议3.10 尽量避免对关联条件字段和过滤条件字段进行函数运算
33			建议3.11 资源高消耗型SQL需做好压测和并发管控
34			规则3.12 禁止针对行存大表的频繁COUNT
35			建议3.13 避免查询返回超大结果集（数据导出场景除外）
36			建议3.14 查询时避免使用“SELECT *”写法
37			建议3.15 谨慎使用递归语句(WITH RECURSIVE)，明确终止条件，确保递归可终止
38			建议3.16 访问对象（表，函数等）时带上SCHEMA名称
39			建议3.17 针对SQL标记注释，唯一标识SQL的归属
40			建议3.18 SQL语句的长度不要超过64K
41	外表功能开发规范	GDS外表	规则4.1 GDS服务须单独使用服务器部署在DWS集群外
42		协同分析外表	规则4.2 避免同时对多个协同分析外表进行跨集群并发访问
43	存储过程开发规范	-	建议5.1 避免使用复杂的存储过程，避免存储过程嵌套
44			规则5.2 存储过程内避免执行非CREATE类的DDL操作

2.2 DWS 连接管理规范

规则 1.1 DWS 集群必须配置负载均衡

说明

违反规则的影响：

- 负载不均衡导致性能问题，严重情况会导致业务中断。
- CN故障场景，业务无法自恢复或恢复时间长。

方案建议：

- 配置ELB负载均衡，应用连接负载均衡IP。
- 配置JDBC负载均衡方式的操作参见[负载均衡方式配置JDBC](#)。

规则 1.2 连接数据库完成所需操作后，必须关闭数据库连接（连接池场景除外）

说明

违反规则的影响：

- 空闲连接过多，触发连接上限，导致新建连接报错。
- 空闲连接过多，内部占用过多资源，导致资源过载。

方案建议：

- 应用侧与数据库建连并使用完成后，手动关闭连接。
- 服务侧设置session_timeout参数，连接空闲超时自动断开。

规则 1.3 开启的事务最后必须提交或回滚

说明

违反规则的影响：

- 事务长时间不提交，持锁阻塞ALTER等操作，进而阻塞所有业务。
- 大量“idle in transaction”连接，触发连接上限，导致新建连接报错。

方案建议：

- 默认使用autocommit自动提交方式，如关闭autocommit，则必须手动提交。
- 显式start transaction开启的事务，执行完相关操作后，必须显式commit/rollback结束事务。

规则 1.4 应用侧使用连接池场景，其空闲超时配置必须小于服务侧的SESSION_TIMEOUT 配置

说明

违反规则的影响：

- 连接池的连接被服务侧的空闲超时机制清理，连接复用效果下降。

方案建议：

- 将连接池的空闲超时参数设置为小于服务侧的SESSION_TIMEOUT值，或调大SESSION_TIMEOUT为大于连接池超时参数（不推荐）。

规则 1.5 应用侧使用连接池场景，如使用连接 SET 设置过参数，当将连接归还连接池前，必须进行参数重置

📖 说明

违反规则的影响：

- 连接被其他业务复用时，可能会因复用其他业务设置的参数出现业务性能、业务报错等问题。

方案建议：

- 在将连接归还连接池之前，使用“SET SESSION AUTHORIZATION DEFAULT;RESET ALL;”重置参数。

注意：

在应用侧使用连接池的场景，如果在DWS服务侧通过GS_GUC RELOAD设置了全局的GUC参数，需要重启应用侧连接池该参数才可以生效，因为该设置只针对新建的连接生效，针对连接池中已有的连接不生效。

规则 1.6 应用侧使用连接池场景，如使用连接创建过临时表，当将连接归还连接池前，必须手动清理所创建的临时表

📖 说明

违反规则的影响：

- 连接被其他业务复用时，可能出现创建临时表报错问题。

方案建议：

- 在将连接归还连接池之前，使用DROP清理当前SESSION创建的临时表。

2.3 DWS 对象设计规范

2.3.1 DATABASE 对象设计规范

规则 2.1 避免直接使用内置的 DATABASE（如 postgres、gaussdb 等）

📖 说明

违反规则的影响：

- 内置的数据库编码、兼容模式不符合业务要求时，需要重新迁移数据。
- 所有业务均使用内置数据库，影响变更耗时。

方案建议：

- 根据实际业务需要，合理创建专用DATABASE并划分给业务使用。

规则 2.2 创建 DATABASE 时必须选择正确的数据库编码

📖 说明

违反规则的影响：

- 选错数据库编码可能导致数据乱码，且不支持直接修改数据库编码，需重新建库重新导入数据。

方案建议：

- 通常建议建库时指定ENCODING为UTF-8编码，特殊场景根据实际情况而定。

规则 2.3 创建 DATABASE 时必须选择正确的数据库兼容模式

说明

违反规则的影响：

- 选错数据库兼容模式，会导致从其他厂商的数据库迁移到DWS后出现行为不一致问题，且不支持直接修改数据库兼容模式，需重新建库重新导数

方案建议：

- 根据源库端数据库类型，在DWS中建库时通过DBCMPATIBILITY指定兼容模式，当前支持Teradata、Oracle和MySQL等多种兼容模式。

建议 2.4 存在关联计算的对象创建在同一个 DATABASE 中

说明

违反规则的影响：

- 跨库访问无论使用哪种方案，性能均劣于同一DATABASE内的关联操作。

方案建议：

- 创建多个DATABASE的场景，将需要执行关联计算的对象，创建在同一DATABASE中。

2.3.2 USER 对象设计规范

规则 2.5 禁止使用特殊权限用户运行业务，需遵循权限最小分配原则

说明

违反规则的影响：

- 特殊权限用户如管理员用户，均具有特殊用途，使用此类用户运行业务有安全和管控风险。

方案建议：

- 使用普通用户运行业务，特殊权限类用户仅用于管理类操作。

规则 2.6 禁止使用一个数据库用户运行所有业务

说明

违反规则的影响：

- 同一个数据库用户运行所有业务不利于业务管控，异常场景无法针对特定用户做紧急隔离。

方案建议：

- 根据用途规划管理员、业务运行账号、运维账号等。
- 根据业务模块进行用户细分，以便通过用户进行业务和资源的划分和管控。

2.3.3 SCHEMA 对象设计规范

建议 2.7 不在其他 USER 的私有 SCHEMA 下创建对象

 说明

私有SCHEMA是指创建USER时自带的同名SCHEMA，该SCHEMA为该USER私有。

违反规则的影响：

- 在其他用户私有SCHEMA下创建对象，对象权限不受创建者控制，OWNER也非创建者。

方案建议：

- 在自身私有SCHEMA或自身创建SCHEMA下创建对象，不在其他用户私有SCHEMA下创建对象。

2.3.4 TABLESPACE 对象设计规范

规则 2.8 禁止自定义 TABLESPACE 表空间

 说明

违反规则的影响：

- 分布式场景建表使用自定义表空间，导致表数据无法按照各DN分布式存储，出现存储倾斜。

方案建议：

- 创建表对象使用内置默认表空间。

2.3.5 TABLE 对象设计规范（重点）

规则 2.9 创建表时必须选择正确的分布方式和分布列

 说明

违反规范的影响：

- 分布式和分布列选择错误，导致表数据存储倾斜，访问性能下降，严重情况会触发存储和计算资源过载。

方案建议：

- 创建表时通过DISTRIBUTE BY显式指定分布方式和分布列，分布列选择原则如下表所示。

表 2-2 分布列选择原则

分布方式	描述	适用场景
Hash	表数据按照分布列生成的hash值与DN实例的映射关系，将数据分布到各DN实例。 • 优点：每个DN仅包含部分数据，占用整体空间小。 • 缺点：数据分布的均匀程度强依赖分布列的选择；JOIN关联条件不包含各自分布列的场景存在节点间数据通信的消耗。	大表、事实表。

分布方式	描述	适用场景
RoundRobin	表数据按照轮询的方式依次分布到各DN实例。 • 优点：每个DN仅包含部分数据，占用整体空间小；数据轮询均匀分布，不依赖分布列，不存在数据存储倾斜问题。 • 缺点：无法通过分布列条件消除和减少节点间通信，此类场景性能不如HASH。	大表、事实表，无合适分布列的表。
Replication	表中的全量数据在集群的每一个DN实例上保留一份。 • 优点：每个DN上都有此表的全量数据，JOIN操作中可以完全避免节点间数据通信，从而减小网络开销，同时减少了STREAM线程启停开销。 • 缺点：每个DN都保留了表的完整数据，数据的冗余，占用更多存储空间。	小表、维度表。

规则 2.10 创建表时必须选择正确的存储方式

📖 说明

- 违反规范的影响：**
- 行存表使用不当导致查询场景性能差，资源过载。
 - 列存表使用不当导致CU膨胀，性能差，资源过载。
- 方案建议：**
- 创建表时通过orientation参数显式指定表的存储类型，存储类型的选择原则如下表所示。

表 2-3 存储类型选择

存储方式	适用场景	不适用的场景
行存	• DML增删改：UPDATE和DELETE操作多的场景 • DML查询：点查询(返回记录少，基于索引的简单查询)	DML查询：统计分析类查询(group，join的数据量大的场景)。 注意 创建行存表（orientation = row）时，禁止指定compress属性，禁止使用行存压缩表。

存储方式	适用场景	不适用的场景
列存	- DML增删改：INSERT批量导入场景（单次单分区入库量接近或大于6w*DN数） - DML查询：统计分析类查询（group，join的数据量大的场景）	- DML增删改：UPDATE/DELETE多的场景、INSERT小批量插入的场景。 - DML查询：高并发的点查询。

规则 2.11 创建表时必须选择正确的分区策略

📖 说明

- 违反规范的影响：**
- 分区的优点如下，如不做分区，其查询性能和数据治理效率会下降，数据量越大这种劣化越大。
- 改善查询性能：对分区对象的查询可以仅搜索业务关注的分区，提高检索效率。
 - 提升数据治理效率：如数据生命周期管理场景，针对历史分区执行TRUNCATE/DROP PARTITION，效率和效果远优于DELETE。
- 方案建议：**
- 针对包含时间类型字段的表设计分区。

表 2-4 分区策略选择

分区策略	描述	适用场景
范围分区 (Range Partitioning)	根据分区键值的范围，将数据存储到不同的分区中，分区键范围连续但不重叠。	1. 日期或者时间类的字段作为分区键。 2. 查询中大多包含分区键作为过滤条件。 3. 定期按照分区键清理数据。
列表分区 (List Partitioning)	根据分区键值的列表进行分区，各分区的列表值不重复	1. 特定数量的枚举值作为分区键值。 2. 查询中大多包含分区键作为过滤条件。

建议 2.12 表字段的设计要遵循高效、准确原则

说明

违反规范的影响：

- 存储空间大、查询效率降低。

方案建议：

1. 选择最高效的类型。

- 如果能选择整型就不选择浮点型或字符型。
- 使用变长字符类型时根据数据特征指定最大长度。

2. 选择最准确的类型。

- 使用时间类型存储时间，不使用字符类型存储时间。
- 使用满足需求的最小数值类型，如果int或smallint够用，就不用bigint而浪费空间。

3. 正确使用约束。

- 明确不存在NULL值的字段加上NOT NULL约束，优化器会在特定场景下对其进行自动优化。
- 业务层面能补全的字段，不要使用DEFAULT约束，避免数据加载时产生不符合预期的结果。

4. 避免非必要类型转换。

- 当多个表存在逻辑关系时，表示同一含义的字段应该使用相同的数据类型。
- 不同类型的比较操作会导致数据类型转换，可能导致索引和分区剪枝失效，影响查询性能。

建议 2.13 避免使用自增列或自增数据类型

说明

违反规范的影响：

- 自增序列或自增数据类型在大量使用时，会造成GTM压力过大及序列生成速度慢。

方案建议：

- 如果只是想获取一个唯一标识，可以使用UUID。
- 如果必须使用自增序列，在没有严格递增的需求，可设置CACHE，比如1000，降低GTM压力。

2.3.6 INDEX 对象设计规范（重点）

规则 2.14 只创建必要的索引，创建索引必须选择合适的列和顺序

📖 说明

违反规范的影响：

- 冗余索引浪费空间，索引多影响入库效率。
- 组合索引中列顺序错误，影响查询效率。

最佳实践：

索引的使用需兼顾以下条件：

- 索引列必须是常用于过滤条件或JOIN关联条件的列。
- 索引列必须是DISTINCT值多的列。
- 创建多列组合索引时，DISTINCT值多的列往前放。
- 单表索引个数控制在5个以内，可通过组合索引控制索引的个数。
- 数据批量增删改场景，建议先删除索引，完成增删改后再加回索引，提升批量操作性能（实时访问会有影响）。

建议 2.15 列存表通常可不建索引，极致性能场景需正确选择索引类型

📖 说明

违反规范的影响：

- 错误的索引对列存的访问无任何性能帮助，反而可能影响查询性能。

方案建议：

1. 创建索引时指定索引类型，避免使用默认的PSORT类型索引。
2. 极端点查（海量数据中检索极少数据）场景，可使用B-Tree类型索引。
3. 范围查询性能要求高的场景，可以创建Partial Cluster Key（局部聚簇，简称PCK）通过min/max稀疏索引实现事实表快速过滤扫描。PCK的选取遵循以下原则：
 - 【关注】一张表上只能建立一个PCK，一个PCK可以包含多列，但是一般不建议超过2列。
 - 【建议】针对表达式过滤条件列创建PCK（形如col op const，op为操作符 =、>、>=、<=、<，const为常量值）。

2.3.7 VIEW 对象设计规范

建议 2.16 视图的嵌套需避免超过三层

📖 说明

违反规范的影响：

- 视图嵌套过深导致执行计划不稳定、耗时不稳定。
- 视图依赖的对象重建风险高，锁冲突发生概率增大。

方案建议：

- 创建视图直接基于物理表查询，不建议嵌套视图。

2.4 DWS SQL 开发规范

2.4.1 DDL 操作规范

建议 3.1 DDL 操作（CREATE 除外）避免在业务高峰期和长事务中执行

📖 说明

违反规范的影响：

DDL操作普遍持锁级别高，如ALTER、DROP、TRUNCATE、REINDEX、VACUUM FULL等，执行时会造成业务等锁阻塞。

- 高峰期执行持锁级别高的DDL操作，造成业务等锁阻塞。
- 长事务中执行持锁级别高的DDL操作，长时间持锁或等锁，均造成业务等锁阻塞。

方案建议：

- 根据业务周期，选择低峰期或运维时间窗执行DDL操作，明确DDL执行环境和耗时，避免锁阻塞。

规则 3.2 DROP 删除对象操作必须明确删除对象范围

⚠️ 危险

违反规范的影响：

DROP对象操作（如DATABASE、USER/ROLE、SCHEMA、TABLE、VIEW等对象）存在数据丢失风险，尤其含带CASCADE级联删除场景，会将关联的对象一并删除。

- DROP DATABASE：整个DATABASE中所有对象被删除。
- DROP USER：USER对象、USER所拥有的SCHEMA、TABLE等对象均被删除。
- DROP SCHEMA：整个SCHEMA中的所有对象被删除。
- DROP TABLE：TABLE对象，依赖TABLE的INDEX、VIEW等对象均被删除。

方案建议：

- DROP操作谨慎，操作前考虑数据备份。

2.4.2 INSERT 操作规范

规则 3.3 INSERT 多 VALUES 批插场景使用 COPY 替代

📖 说明

违反规范的影响：

- 多VALUES解析耗时、耗资源，入库效率低。

方案建议：

- 前端使用COPY类接口（如JDBC的CopyManger等）代替INSERT VALUES。

建议 3.4 禁止针对普通列存表进行实时 INSERT 操作

说明

违反规范的影响：

- 针对普通列存表实时小批量入库会导致小CU膨胀严重，影响存储空间和查询性能。

方案建议：

- 实时INSERT场景评估单次入库数据量和数据总量，总量小的场景可以改为行存表。
- 实时INSERT场景前端攒批，保证单次、单表、单分区、单DN入库数据量接近6W，建议最低不少于5K。
- 实时INSERT场景使用Hstore列存表（8.3.0及以上集群版本）。

2.4.3 UPDATE&DELETE 操作规范

建议 3.5 避免并发 UPDATE/DELETE 行存表的同一行

说明

违反规范的影响：

- 并发UPDATE/DELETE行存表可能导致行锁阻塞和分布式死锁风险，导致业务报错和性能下降。

方案建议：

- 按主键或分布列进行分组UPDATE/DELETE，组间并行，组内串行。

建议 3.6 避免对列存表频繁或并发执行 UPDATE/DELETE

说明

违反规范的影响：

- 针对列存表频繁执行UPDATE/DELETE造成CU膨胀，导致空间膨胀和访问性能下降。
- 针对列存表并发执行UPDATE/DELETE，导致行锁阻塞和分布式死锁风险，导致业务报错和性能下降。

方案建议：

- 频繁执行UPDATE/DELETE操作的表需设计为行存表。
- 按主键或分布列进行分组UPDATE/DELETE，组间并行，组内串行。

2.4.4 SELECT 操作规范

规则 3.7 禁止执行不下推的 SQL

说明

DWS为分布式架构，SQL语句必须下推才能充分利用分布式的计算资源，达到性能最优。

违反规范的影响：

- 不下推的SQL执行性能差，严重情况会导致CN资源瓶颈，影响整体业务。

方案建议：

- 不使用不下推的语法和不下推的函数，具体参考[语句下推调优](#)。

规则 3.8 禁止多表关联时缺少关联条件

说明

违反规范的影响：

- 多表关联时不指定关联条件就是求笛卡尔积，极易导致结果集膨胀，造成性能和资源过载风险。

方案建议：

- 多表关联时明确每张表的过滤条件和关联条件，避免出现缺少过滤条件和关联条件的情况。

规则 3.9 多表关联字段数据类型要保持一致

说明

违反规范的影响：

- 关联字段类型不一致，导致额外的类型转换开销，且影响数据重分布的策略，无法生成最优计划。

方案建议：

- 多表关联场景，关联的字段均使用同样的数据类型。

建议 3.10 尽量避免对关联条件字段和过滤条件字段进行函数运算

说明

违反规范的影响：

- 对关联条件字段和过滤条件字段进行函数运算，导致优化器无法获取准确的字段统计信息，无法生成最优计划，影响执行性能。

方案建议：

- 关联条件字段之间直接比较，如有需要运算后比较的场景需在数据入库前进行预处理。

- 过滤条件和常量比较时，只对常量列进行函数运算，字段列不进行函数运算，例如：

```
SELECT id, from_image_id, from_person_id, from_video_id
FROM face_data
WHERE SS.DEL_FLAG = 'N'
AND NVL(SS.DELETE_FLAG, 'N') = 'N'
改写为：
SELECT id, from_image_id, from_person_id, from_video_id
FROM face_data
where SS.DEL_FLAG = 'N'
AND (SS.DELETE_FLAG = 'N' or SS.DELETE_FLAG is null)
```

建议 3.11 资源高消耗型 SQL 需做好压力测试和并发管控

说明

违反规范的影响：

- 存储和计算资源过载，整体运行性能下降。

方案建议：

高资源消耗型SQL的主要特征：

- 大量UNION ALL
- 大量AGG (COUNT DISTINCT、MAX等)
- 大量表JOIN
- 大量STREAM算子 (计划维度)

针对上述SQL需进行压力测试和并发管控，如果超出资源能力，则必须进行业务优化后再重新评估上线。

规则 3.12 禁止针对行存大表的频繁 COUNT

说明

磁盘能力强的场景（如SSD），本规则可适当放宽，但仍需关注I/O消耗情况。

违反规范的影响：

- 行存表的COUNT需要扫描全表，大表场景频繁COUNT会消耗大量I/O，如触发I/O瓶颈会导致整体性能问题。

方案建议：

- 建议降低COUNT频率、使用结果缓存、分区级统计等方式，降低COUNT的I/O消耗。

建议 3.13 避免查询返回超大结果集（数据导出场景除外）

说明

违反规范的影响：

- 在实际不需要查看所有结果的场景，查询超大结果集会浪费大量资源。

方案建议：

- 查询使用LIMIT，只返回必要数量的结果。
- 真实需要查询大量结果集的场景，使用游标进行分段获取，合理设置FETCH SIZE。

建议 3.14 查询时避免使用“SELECT *”写法

说明

违反规范的影响：

- 查询实际不需要的列，增加计算负担，浪费计算资源。

方案建议：

- SELECT时明确列出查询所需字段，提升查询的有效性能。

建议 3.15 谨慎使用递归语句(WITH RECURSIVE)，明确终止条件，确保递归可终止

说明

违反规范的影响：

- 无明确终止条件，递归陷入死循环，无法完成。
- 重复数据过多，递归产生大量重复数据，占用大量资源。

方案建议：

- 根据业务表数据量和数据特征设计合理的递归终止条件。

建议 3.16 访问对象（表，函数等）时带上 SCHEMA 名称

说明

违反规范的影响：

- 不指定SCHEMA名称前缀，实际会根据当前search_path中表空间列表，依次搜索所有表空间直到找到匹配的表作为目标表，可能因SCHEMA切换导致访问到非预期的表。

方案建议：

- 访问表和函数对象时显式指定“SCHEMA.”前缀，增强可读性、稳定性、可移植性。

建议 3.17 针对 SQL 标记注释，唯一标识 SQL 的归属

说明

违反规范的影响：

- 业务溯源能力较差，只能通过数据库、用户名、客户端IP信息找开发人员确认。

方案建议：

- 建议使用query_band，例如：
`SET query_band='JobName=abc;AppName=test;UserName=user';`
- 每个SQL开头标记注释，唯一标识SQL的归属，方便问题定位及应用性能分析，命名建议为：
`/* 模块名_工具名_作业名_步骤 */`，如：`/* mca_python_xxxxxx_step1 */ insert into xxx select ... from`

建议 3.18 SQL 语句的长度不要超过 64K

说明

违反规范的影响：

- SQL解析耗时长、维护难度大，如频繁执行会导致日志膨胀严重。

方案建议：

- 控制业务SQL的长度，避免超过64K。

2.5 DWS 外表功能开发规范

规则 4.1 GDS 服务需单独使用服务器部署在 DWS 集群外

说明

违反规范的影响：

GDS如果部署在DWS集群内，会与DWS集群CN/DN节点发生资源争抢，导致双方性能同时劣化。

方案建议：

- GDS服务单独使用服务器部署在DWS集群外。
- GDS所在服务器的磁盘能力、GDS服务器与DWS集群间网络带宽都要按需规划。

规则 4.2 避免同时对多个协同分析外表进行跨集群并发访问

说明

原理说明：在A集群通过协同分析访问B集群数据时，A集群所有DN会与B集群CN建立连接和活跃会话。

违反规范的影响：

B集群（远端集群）中CN压力过大，导致连接和活跃会话资源超限，访问异常。

方案建议：

应尽量使用外表单表访问并避免并发，避免多外表关联查询；无法避免并发场景时，并发数需根据A集群DN数及B集群常规业务量进行计算和限制，并适当调大max_active_statements和max_connections值。

2.6 DWS 存储过程开发规范

建议 5.1 避免使用复杂的存储过程，避免存储过程嵌套

📖 说明

违反规范的影响：

- 复杂和嵌套的存储过程维护成本高，故障定位难度大，恢复耗时长。

方案建议：

- 不使用存储过程或只使用一层存储过程，不嵌套。
- 开发存储过程设计对应的日志表，将关键步骤前后的信息记录到日志表中，操作步骤如下。

保存并查看日志操作步骤。

步骤1 创建日志表。

```
CREATE TABLE func_exec_log
(
  id varchar2(32) default lower(sys_guid()),
  pro_name varchar2(60),
  exec_times int,
  log_date date,
  deal_date date,
  log_mesage text
);
```

步骤2 创建表和导入数据。

```
CREATE TABLE demo_table(data_id int, data_number int);
INSERT INTO demo_table values(generate_series(1,1000),generate_series(1,1000));
```

步骤3 创建业务存储过程。

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION demo_table_process(out exe_info text)
LANGUAGE plpgsql
AS $$
declare v_count int;
pro_result text;
fun_name text;
exec_times int;
begin
  fun_name := 'demo_table_process';
  select nvl(max(exec_times), '0') + 1 into exec_times from func_exec_log where pro_name = fun_name;
  --业务表插入数据
  insert into demo_table values (dbms_random.value(1, 1000)::int,generate_series(1,
  dbms_random.value(10000, 20000)::int));
  get diagnostics v_count = ROW_COUNT;
  exe_info = sysdate || '# step1:insert count:' || v_count || ' rows;';
  --删除业务表指定数据
  delete from demo_table where data_id = dbms_random.value(1, 1000)::int;
  get diagnostics v_count = ROW_COUNT;
  exe_info = exe_info || sysdate || '# step2:delete count:' || v_count || ' rows;';
  --更新业务表数据
  update demo_table set data_number = dbms_random.value(1, 100)::int where data_id =
  dbms_random.value(1, 1000)::int;
  exe_info = exe_info || sysdate || '# step3:update count:' || sql%rowcount || ' rows;';
  --在整个程序结束前记录日志，也可以在每个步骤结束后分别记录日志，也可以创建记录日志的函数供调用，灵活使用即可
  insert into func_exec_log(pro_name, exec_times, log_date, deal_date, log_mesage) values
  (fun_name,exec_times,sysdate,split_part(regexp_split_to_table(exe_info, ','), '#',
  1),split_part(regexp_split_to_table(exe_info, ','), '#', 2));
  --EXCEPTION用于保证当insert/update/delete等操作步骤异常退出时，也能够正常记录日志
  EXCEPTION
  WHEN OTHERS THEN
```

```
pro_result := exe_info || sysdate || '# exception error message is: ' || sqlerrm;
insert into func_exec_log(pro_name, exec_times, log_date, deal_date, log_message)
values(fun_name,exec_times,sysdate,split_part(regexp_split_to_table(pro_result, ','), '#',
1),split_part(regexp_split_to_table(pro_result, ','), '#', 2));
END; $$;
```

步骤4 调用存储过程（正常执行）。

```
SELECT demo_table_process();
```

步骤5 查看日志（确认业务运行情况）。

```
SELECT * FROM func_exec_log ORDER BY log_date desc,deal_date,log_message;
```

```
demodb=# select * from func_exec_log order by log_date desc,deal_date,log_message;
 id          | pro_name      | exec_times | log_date      | deal_date      | log_message
-----+-----+-----+-----+-----+-----
 637343d9f2f10ec605c7687ff700ffe | demo_table_process | 1 | 2022-11-15 15:46:34 | 2022-11-15 15:46:11 | step1:insert count:19125 rows
 637343d9fe850e3105c8687ff700ffe | demo_table_process | 1 | 2022-11-15 15:46:34 | 2022-11-15 15:46:33 | step2:delete count:22 rows
 637343d9068a0fd805c9687ff700ffe | demo_table_process | 1 | 2022-11-15 15:46:34 | 2022-11-15 15:46:34 | step3:update count:15 rows
(3 rows)
```

步骤6 再次调用存储过程（构造执行异常）。

```
SELECT demo_table_process(); --先删除demo_table的data_number列构造异常，之后再调用
```

步骤7 查看日志（确认业务运行情况）。

----结束

规则 5.2 存储过程内避免执行非 CREATE 类的 DDL 操作

说明

违反规范的影响：

- 存储过程是一个大事务，如果有非CREATE类DDL操作（持锁级别高），整个存储过程执行时间窗口内会阻塞外部对相关表的访问。

方案建议：

- 存储过程中不使用非CREATE类的DDL操作，如必须使用，严格评估存储过程耗时和DDL的影响耗时，与外部访问业务错峰执行。

2.7 DWS 各对象设计详细规则

2.7.1 DWS 数据库对象命名规则

数据库对象命名需要满足约束：长度不超过63个字符，以字母或下划线开头，中间字符可以是字母、数字、下划线、\$。数据库字符集为GBK、UTF8、SQL_ASCII时对象命名支持中文汉字，其中UTF8、SQL_ASCII字符集下，一个中文汉字占3个字符，最多支持21个中文汉字；GBK字符集下，一个中文汉字占2个字符，最多支持31个中文汉字。Latin1字符集不支持中文汉字命名。字符集格式在创建数据库时指定，详情参见 [CREATE DATABASE](#)。

- 【建议】避免使用保留或者非保留关键字命名数据库对象。

说明

可以使用SELECT * FROM pg_get_keywords()查询DWS的关键字，或者在《SQL语法参考》中“[关键字](#)”章节中查看。

- 【建议】避免使用双引号括起来的字符串来定义数据库对象名称，DWS中使用双引号将数据库对象名称括起来时表示对大小写敏感。数据库对象名称大小写敏感会使定位问题难度增加。

- 【建议】数据库对象命名风格务必保持统一。
 - 增量开发的业务系统或进行业务迁移的系统，建议遵守历史的命名风格。
 - 数据库对象名称由字母、数字和下划线组成，并且不能由数字开头。建议使用多个单词组成，以下划线分割。
 - 数据库对象名称最好能够望文知意，尽量避免使用自定义缩写（可以使用通用的术语缩写进行命名）。例如，在命名中可以使用具有实际业务含义的英文词汇或汉语拼音，但规则应该在集群范围内保持一致。
 - 变量名的关键是要具有描述性，即变量名称要有一定的意义，变量名要有前缀标明该变量的类型。
- 【建议】表对象的命名应该可以表征该表的重要特征。例如，在表对象命名时区分该表是普通表、临时表还是非日志表：
 - 普通表名按照数据集的业务含义命名。
 - 临时表以“tmp_+后缀”命名。
 - 非日志表以“ul_+后缀”命名。
 - 外表以“f_+后缀”命名。

2.7.2 DWS 数据库对象设计规则

2.7.2.1 DWS Database 和 Schema 设计规则

DWS中可以使用Database和Schema实现业务的隔离，区别在于Database的隔离更加彻底，各个Database之间共享资源极少，可实现连接隔离、权限隔离等，Database之间无法直接互访。Schema隔离的方式共用资源较多，可以通过GRANT与REVOKE语法便捷地控制不同用户对各Schema及其下属对象的权限。

- 从便捷性和资源共享效率上考虑，推荐使用Schema进行业务隔离。
- 建议系统管理员创建Schema和Database，再赋予相关用户对应的权限。

Database 设计建议

- 【建议】在实际业务中，根据需要创建新的Database，不建议直接使用集群默认的gaussdb数据库。
- 【建议】一个集群内，用户自定义的Database数量建议不超过3个。
- 【建议】为了适应全球化的需求，使数据库编码能够存储与表示绝大多数的字符，建议创建Database的时候使用UTF-8编码。
- 【关注】创建Database时，需要重点关注字符集编码(ENCODING)和兼容性(DBCOMPATIBILITY)两个配置项。DWS支持Oracle、Teradata和MySQL三种兼容模式，分别兼容Oracle、Teradata和MySQL语法，不同兼容模式下的语法行为可能有一些差异。详细内容可参考[Oracle](#)、[Teradata](#)和[MySQL语法兼容性差异](#)。
- 【关注】Database的owner默认拥有该Database下所有对象的所有权限，包括删除权限。删除权限影响较大，请谨慎使用。

Schema 设计建议

- 【关注】如果该用户不具有sysadmin权限或者不是该Schema的owner，要访问Schema下的对象，需要同时给用户赋予Schema的usage权限和对象的相应权限。

- 【关注】如果要在Schema下创建对象，需要授予操作用户该Schema的CREATE权限。
- 【关注】Schema的owner默认拥有该Schema下对象的所有权限，包括删除权限。删除权限影响较大，请谨慎使用。

2.7.2.2 DWS 表设计规则

DWS是分布式架构。数据分布在各个DN上。总体上讲，良好的表设计需要遵循以下原则：

- 【关注】将表数据均匀分布在各个DN上。数据均匀分布，可以防止数据在部分DN上集中分布，从而导致因存储倾斜造成集群有效容量下降。通过选择合适的分布列，可以避免数据倾斜。
- 【关注】将表的扫描压力均匀分散在各个DN上。避免扫描压力集中在部分DN上，而导致性能瓶颈。例如，在事实表上使用等值过滤条件时，将会导致扫描压力不均匀。
- 【关注】减少需要扫描的数据量。通过分区表的剪枝机制可以大幅减少数据的扫描量。
- 【关注】尽量减少随机I/O。通过聚簇/局部聚簇可以实现热数据的连续存储，将随机I/O转换为连续I/O，从而减少扫描的I/O代价。
- 【关注】尽量避免数据shuffle。shuffle是指在物理上，数据从一个节点传输到另一个节点。shuffle占用了大量宝贵的网络资源，减小不必要的数据shuffle，可以减少网络压力，使数据的处理本地化，提高集群的性能和可支持的并发度。通过对关联条件和分组条件的仔细设计，能够尽可能的减少不必要的数据shuffle。

选择存储方案

【建议】表的存储类型是表定义设计的第一步，用户业务类型是决定表的存储类型的主要因素，表存储类型的选择依据请参考[表2-5](#)。

表 2-5 表的存储类型及场景

存储类型	适用场景
行存	• 点查询(返回记录少，基于索引的简单查询)。 • 增、删、改操作较多的场景。
列存	• 统计分析类查询 (关联、分组操作较多的场景)。 • 即席查询 (查询条件不确定，行存表扫描难以使用索引)。

对于分析场景，建表需显式设置ORIENTATION 选项为列存。

```
CREATE TABLE public.t1
(
  id integer not null,
  data integer,
  age integer
)
WITH (ORIENTATION = COLUMN);
```

选择分布方案

【建议】表的分布方式的选择一般遵循以下原则：

表 2-6 表的分布方式及使用场景

分布方式	描述	适用场景
Hash	表数据通过Hash方式散列到集群中的所有DN上。	数据量较大的事实表。
Replication	集群中每一个DN都有一份全量表数据。	维度表、数据量较小的事实表。
Roundrobin	表的每一行被轮番地发送给各个DN，因此数据会被均匀地分布在各个DN中。	数据量较大的事实表，且使用Hash分布时找不到合适的分布列。

选择分区方案

当表中的数据量很大时，应当对表进行分区，一般需要遵循以下原则：

- 【建议】使用具有明显区间性的字段进行分区，比如日期、区域等字段上建立分区。
- 【建议】分区名称应当体现分区的数据特征。例如，关键字+区间特征。
- 【建议】将分区上边界的分区值定义为MAXVALUE，以防止可能出现的数据溢出。

典型的分区表定义如下：

```
CREATE TABLE staffs_p1
(
  staff_ID      NUMBER(6) not null,
  FIRST_NAME    VARCHAR2(20),
  LAST_NAME     VARCHAR2(25),
  EMAIL         VARCHAR2(25),
  PHONE_NUMBER  VARCHAR2(20),
  HIRE_DATE     DATE,
  employment_ID VARCHAR2(10),
  SALARY        NUMBER(8,2),
  COMMISSION_PCT NUMBER(4,2),
  MANAGER_ID    NUMBER(6),
  section_ID    NUMBER(4)
)
PARTITION BY RANGE (HIRE_DATE)
(
  PARTITION HIRE_19950501 VALUES LESS THAN ('1995-05-01 00:00:00'),
  PARTITION HIRE_19950502 VALUES LESS THAN ('1995-05-02 00:00:00'),
  PARTITION HIRE_maxvalue VALUES LESS THAN (MAXVALUE)
);
```

选择分布键

Hash表的分布键选取至关重要，如果分布键选择不当，可能会导致数据倾斜，从而导致查询时，I/O负载集中在部分DN上，影响整体查询性能。因此，在确定Hash表的分布策略之后，需要对表数据进行倾斜性检查，以确保数据的均匀分布。分布键的选择一般需要遵循以下原则：

- 【建议】选作分布键的字段取值应该比较离散，以便数据能在各个DN上均匀分布。当单个字段无法满足离散条件时，可以考虑使用多个字段一起作为分布键。一般情况下，可以考虑选择表的主键作为分布键。例如，在人员信息表中选择证件号码作为分布键。
- 【建议】在满足第一条原则的情况下，尽量不要选取在查询中存在常量过滤条件的字段作为分布键。例如，在表dwcjk相关的查询中，字段zqdh存在常量过滤条件“zqdh='000001'”，那么就应当尽量不选择zqdh字段作为分布键。
- 【建议】在满足前两条原则的情况，尽量选择查询中的关联条件为分布键。当关联条件作为分布键时，Join任务的相关数据都分布在DN本地，将极大减少DN之间的数据流动代价。

2.7.2.3 DWS 字段设计规则

选择数据类型

在字段设计时，基于查询效率的考虑，一般遵循以下原则：

- 【建议】尽量使用高效数据类型。
选择数值类型时，在满足业务精度的情况下，选择数据类型的优先级从高到低依次为整数、浮点数、NUMERIC。
- 【建议】当多个表存在逻辑关系时，表示同一含义的字段应该使用相同的数据类型。
- 【建议】对于字符串数据，建议使用变长字符串数据类型，并指定最大长度。请务必确保指定的最大长度大于需要存储的最大字符数，避免超出最大长度时出现字符截断现象。除非明确知道数据类型为固定长度字符串，否则，不建议使用CHAR(n)、BPCHAR(n)、NCHAR(n)、CHARACTER(n)。
关于字符串类型的详细说明，请参见[常用字符串类型介绍](#)。

常用字符串类型介绍

在进行字段设计时，需要根据数据特征选择相应的数据类型。字符串类型在使用时比较容易混淆，下表列出了DWS中常见的字符串类型：

表 2-7 常用字符串类型

名称	描述	最大存储空间
CHAR(n)	定长字符串，n描述了存储的字节长度，如果输入的字符串字节格式小于n，那么后面会自动用空字符补齐至n个字节。	10MB
CHARACTER(n)	定长字符串，n描述了存储的字节长度，如果输入的字符串字节格式小于n，那么后面会自动用空字符补齐至n个字节。	10MB
NCHAR(n)	定长字符串，n描述了存储的字节长度，如果输入的字符串字节格式小于n，那么后面会自动用空字符补齐至n个字节。	10MB

名称	描述	最大存储空间
BPCHAR(n)	定长字符串，n描述了存储的字节长度，如果输入的字符串字节格式小于n，那么后面会自动用空字符补齐至n个字节。	10MB
VARCHAR(n)	变长字符串，n描述了可以存储的最大字节长度。	10MB
CHARACTER VARYING(n)	变长字符串，n描述了可以存储的最大字节长度；此数据类型和VARCHAR(n)是同一数据类型的不同表达形式。	10MB
VARCHAR2(n)	变长字符串，n描述了可以存储的最大字节长度，此数据类型是为兼容Oracle类型新增的，行为和VARCHAR(n)一致。	10MB
NVARCHAR2(n)	变长字符串，n描述了可以存储的最大字符长度。	10MB
TEXT	不限长度(不超过1GB-8203字节)变长字符串。	1GB-8203字节

2.7.2.4 DWS 约束设计规则

DEFAULT 和 NULL 约束

- 【建议】如果能够从业务层面补全字段值，则不建议使用DEFAULT约束，避免数据加载时产生不符合预期的结果。
- 【建议】给明确不存在NULL值的字段加上NOT NULL约束，优化器会在特定场景下对其进行自动优化。
- 【建议】给可以显式命名的约束显式命名。除了NOT NULL和DEFAULT约束外，其他约束都可以显式命名。

局部聚簇

Partial Cluster Key（局部聚簇，简称PCK）是列存表的一种局部聚簇技术，在DWS中，使用PCK可以通过min/max稀疏索引实现事实表快速过滤扫描。PCK的选取遵循以下原则：

- 【关注】一张表上只能建立一个PCK，一个PCK可以包含多列，但是一般不建议超过2列。
- 【建议】在查询中的简单表达式过滤条件上创建PCK。这种过滤条件一般形如col op const，其中col为列名，op为操作符=、>、>=、<=、<，const为常量值。
- 【建议】在满足上面条件的前提下，选择在distinct值比较少的列上建PCK。

唯一约束

- 【关注】行存表与列存表都支持唯一约束。
- 【建议】从命名上明确标识唯一约束，例如，命名为“UNI+构成字段”。

主键约束

- 【关注】行存表与列存表都支持主键约束。
- 【建议】从命名上明确标识主键约束，例如，将主键约束命名为“PK+字段名”。

检查约束

- 【关注】行存表支持检查约束，而列存表不支持。
- 【建议】从命名上明确标识检查约束，例如，将检查约束命名为“CK+字段名”。

2.7.2.5 DWS 视图和关联表设计规则

视图设计

- 【建议】除非视图之间存在强依赖关系，否则不建议视图嵌套。
- 【建议】视图定义中尽量避免排序操作。

关联表设计

- 【建议】表之间的关联字段应该尽量少。
- 【建议】关联字段的数据类型应该保持一致。
- 【建议】关联字段在命名上，尽可能体现出明显的关联关系。例如，采用同样名称来命名。

2.7.3 DWS JDBC 配置规则

目前，DWS相关的第三方工具可以通过JDBC进行连接的，此部分将介绍工具配置时的注意事项。

连接参数

- 【关注】第三方工具通过JDBC连接DWS时，JDBC向DWS发起连接请求，会默认添加以下配置参数，详见JDBC代码ConnectionFactoryImpl类的实现。

```
params = {  
  { "user", user },  
  { "database", database },  
  { "client_encoding", "UTF8" },  
  { "DateStyle", "ISO" },  
  { "extra_float_digits", "2" },  
  { "TimeZone", createPostgresTimeZone() },  
};
```

这些参数可能会导致JDBC客户端的行为与gsql客户端的行为不一致，例如，Date数据显示方式、浮点数精度表示、timezone显示。

如果实际期望和这些配置不符，建议在java连接设置代码中显式设定这些参数。

- 【建议】通过JDBC连接数据库时，应该保证下面两个时区设置一致：

- JDBC客户端所在主机的时区。
- DWS集群所在主机的时区。

fetchsize

【关注】在应用程序中，如果需要使用fetchsize，必须关闭autocommit。开启autocommit，会使fetchsize配置失效。

autocommit

【建议】在JDBC向DWS申请连接的代码中，建议显式打开autocommit开关。如果基于性能或者其它方面考虑，需要关闭autocommit时，需要应用程序自己来保证事务的提交。例如，在指定的业务SQL执行完之后做显式提交，特别是客户端退出之前务必保证所有的事务已经提交。

释放连接

【建议】推荐使用连接池限制应用程序的连接数。每执行一条SQL就连接一次数据库，是一种不好SQL的编写习惯。

【建议】在应用程序完成作业任务之后，应当及时断开和DWS的连接，释放资源。建议在任务中设置session超时时间参数。

【建议】使用JDBC连接池，在将连接释放给连接池前，需要执行以下操作重置会话环境。否则，可能会因为历史会话信息导致的对象冲突。

- 如果在连接中设置了GUC参数，那么在将连接归还连接池之前，必须执行“SET SESSION AUTHORIZATION DEFAULT;RESET ALL;”将连接的状态清空。
- 如果使用了临时表，那么在将连接归还连接池之前，必须将临时表删除。

CopyManager

【建议】在不使用ETL工具、数据入库实时性要求又比较高的情况下，建议在开发应用程序时，使用DWS JDBC驱动的CopyManager接口进行微批量导入。

CopyManager的使用方法请参见[CopyManager](#)。

2.7.4 DWS SQL 编写规则

DDL

- 【建议】在DWS中，建议DDL（建表、comments等）操作统一执行，在批处理作业中尽量避免DDL操作。避免大量并发事务对性能的影响。
- 【建议】在非日志表（unlogged table）使用完后，立即执行数据清理（truncate）操作。因为在异常场景下，DWS不保证非日志表(unlogged table)数据的安全性。
- 【建议】临时表和非日志表的存储方式建议和基表相同。当基表为行存（列存）表时，临时表和非日志表也推荐创建为行存（列存）表，可以避免行列混合关联带来的高计算代价。
- 【建议】索引字段的总长度不超过50字节。否则，索引大小会膨胀比较严重，带来较大的存储开销，同时索引性能也会下降。
- 【建议】不要使用DROP...CASCADE方式删除对象，除非已经明确对象间的依赖关系，以免误删。

数据加载和卸载

- 【建议】在insert语句中显式给出插入的字段列表。例如：

```
INSERT INTO task(name,id,comment) VALUES ('task1','100','第100个任务');
```
- 【建议】在批量数据入库之后，或者数据增量达到一定阈值后，建议对表进行analyze操作，防止统计信息不准确而导致的执行计划劣化。
- 【建议】如果要清理表中的所有数据，建议使用truncate table方式，不要使用delete table方式。delete table方式删除性能差，且不会释放那些已经删除了的数据占用的磁盘空间。

类型转换

- 【建议】在需要数据类型转换（不同数据类型进行比较或转换）时，使用强制类型转换，以防隐式类型转换结果与预期不符。
- 【建议】在查询中，对常量要显式指定数据类型，不要试图依赖任何隐式的数据类型转换。
- 【关注】在ORACLE兼容模式下，在导入数据时，空字符串会自动转化为NULL。如果需要保留空字符串需要新建兼容性为TD的数据库。

查询操作

- 【建议】除ETL程序外，应该尽量避免向客户端返回大量结果集的操作。如果结果集过大，应考虑业务设计是否合理。
- 【建议】使用事务方式执行DDL和DML操作。例如，truncate table、update table、delete table、drop table等操作，一旦执行提交就无法恢复。对于这类操作，建议使用事务进行封装，必要时可以进行回滚。
- 【建议】在查询编写时，建议明确列出查询涉及的所有字段，不建议使用“SELECT *”这种写法。一方面基于性能考虑，尽量减少查询输出列；另一方面避免增删字段对前端业务兼容性的影响。
- 【建议】在访问表对象时带上schema前缀，可以避免因schema切换导致访问到非预期的表。
- 【建议】超过8张表或视图进行关联（特别是full join）时，执行代价难以估算。建议使用WITH TABLE AS语句或者其它方式创建中间临时表的方式增加SQL语句的可读性。
- 【建议】尽量避免使用笛卡尔积和Full join。这些操作会造成结果集的急剧膨胀，同时其执行性能也很低。
- 【关注】NULL值的比较只能使用IS NULL或者IS NOT NULL的方式判断，其他任何形式的逻辑判断都返回NULL。例如：NULL<>NULL、NULL=NULL和NULL<>1返回结果都是NULL，而不是期望的布尔值。
- 【关注】需要统计表中所有记录数时，不要使用count(col)来替代count(*)。count(*)会统计NULL值（真实行数），而count(col)不会统计。
- 【关注】在执行count(col)时，将“值为NULL”的记录行计数为0。在执行sum(col)时，当所有记录都为NULL时，最终将返回NULL；当不全为NULL时，“值为NULL”的记录行将被计数为0。
- 【关注】count(多个字段)时，多个字段名必须用圆括号括起来。例如，count((col1,col2,col3))。注意：通过多字段统计行数时，即使所选字段都为NULL，该行也被计数，效果与count(*)一致。
- 【关注】count(distinct col)用来计算该列不重复的非NULL的数量，NULL将不被计数。

- 【关注】count(distinct (col1,col2,...))用来统计多列的唯一值数量，当所有统计字段都为NULL时，也会被计数，同时这些记录被认为是相同的。
- 【关注】通过常量来过滤数据时，会根据常量的数据类型和匹配列的数据类型来查找用于这两种数据类型计算的函数，如果找不到对应的函数，则会相应的进行隐式数据类型转化，然后再根据转化后的数据类型查找用于转化后的数据类型计算的函数。

```
SELECT * FROM test WHERE timestamp_col = 20000101;
```

上述例子中，假设timestamp_col是timestamp类型，则会先查找支持timestamp类型和int类型（常量数字认为是int类型）“等于”运算的函数，如果找不到，则把timestamp_col和常量数字隐式类型转化成text类型来计算。
- 【建议】尽量避免标量子查询语句的出现。标量子查询是出现在select语句输出列表中的子查询，在下面例子中，括号内部分即为一个标量子查询语句：

```
SELECT id, (SELECT COUNT(*) FROM films f WHERE f.did = s.id) FROM staffs_p1 s;
```

标量子查询时常会导致查询性能急剧劣化，在应用开发过程中，应当根据业务逻辑，对标量子查询进行等价转换，将其写为表关联。
- 【建议】在where子句中，应当对过滤条件进行排序，把选择读较小（筛选出的记录数较少）的条件排在前面。
- 【建议】where子句中的过滤条件，尽量符合单边规则。即把字段名放在比较条件的一边，优化器在某些场景下会自动进行剪枝优化。形如col op expression，其中col为表的一个列，op为‘=’、‘>’的等比较操作符，expression为不含列名的表达式。例如，

```
SELECT id, from_image_id, from_person_id, from_video_id FROM face_data WHERE current_timestamp(6) - time < '1 days'::interval;
```

改写为：

```
SELECT id, from_image_id, from_person_id, from_video_id FROM face_data where time > current_timestamp(6) - '1 days'::interval;
```
- 【建议】尽量避免不必要的排序操作。排序需要耗费大量的内存及CPU，如果业务逻辑许可，可以组合使用order by和limit，减小资源开销。DWS默认按照ASC & NULL LAST进行排序。
- 【建议】使用ORDER BY子句进行排序时，显式指定排序方式（ASC/DESC），NULL的排序方式（NULL FIRST/NULL LAST）。
- 【建议】不要单独依赖limit子句返回特定顺序的结果集。如果部分特定结果集，可以将ORDER BY子句与Limit子句组合使用，必要时也可以使用offset跳过特定结果。
- 【建议】在保障业务逻辑准确的情况下，建议尽量使用UNION ALL来代替UNION。
- 【建议】如果过滤条件只有OR表达式，可以将OR表达式转化为UNION ALL以提升性能。使用OR的SQL语句经常无法优化，导致执行速度慢。例如，将下面语句

```
SELECT * FROM scdc.pub_menu WHERE (cdp= 300 AND inline=301) OR (cdp= 301 AND inline=302) OR (cdp= 302 AND inline=301);
```

转换为：

```
SELECT * FROM scdc.pub_menu WHERE (cdp= 300 AND inline=301) union all SELECT * FROM scdc.pub_menu WHERE (cdp= 301 AND inline=302) union all SELECT * FROM scdc.pub_menu WHERE (cdp= 302 AND inline=301);
```
- 【建议】当in(val1, val2, val3...)表达式中字段较多时，建议使用in (values (val1), (val2), (val3)...)语句进行替换。优化器会自动把in约束转换为非关联子查询，从而提升查询性能。

- 【建议】在关联字段不存在NULL值的情况下，使用(not) exist代替(not) in。例如，在下面查询语句中，当T1.C1列不存在NULL值时，可以先为T1.C1字段添加NOT NULL约束，再进行如下改写。

```
SELECT * FROM T1 WHERE T1.C1 NOT IN (SELECT T2.C2 FROM T2);
```

可以改写为：

```
SELECT * FROM T1 WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM T1,T2 WHERE T1.C1=T2.C2);
```

说明

- 如果不能保证T1.C1列的值为NOT NULL的情况下，就不能进行上述改写。
- 如果T1.C1为子查询的输出，要根据业务逻辑确认其输出是否为NOT NULL。
- 【建议】通过游标进行翻页查询，而不是使用LIMIT OFFSET语法，避免多次执行带来的资源开销。游标必须在事务中使用，执行完后务必关闭游标并提交事务。

2.7.5 自定义 DWS 外部函数(pgSQL/Java)使用规则

- 【关注】Java UDF可以实现一些java逻辑计算，禁止在Java UDF中封装业务。
- 【关注】禁止在Java函数中使用任何方式连接数据库，包括但不限于JDBC。
- 【关注】只能选择下表中的数据类型，不支持自定义类型、复杂数据类型（Java Array类及派生类）等：
- 【关注】不支持UDAF（用户定义聚合函数）、UDTF（用户自定义表生成函数）。

表 2-8 PL/Java 默认数据类型映射关系

DWS	Java
BOOLEAN	boolean
"char"	byte
bytea	byte[]
SMALLINT	short
INTEGER	int
BIGINT	long
FLOAT4	float
FLOAT8	double
CHAR	java.lang.String
VARCHAR	java.lang.String
TEXT	java.lang.String
name	java.lang.String
DATE	java.sql.Timestamp
TIME	java.sql.Time (stored value treated as local time)

DWS	Java
TIMETZ	java.sql.Time
TIMESTAMP	java.sql.Timestamp
TIMESTAMPTZ	java.sql.Timestamp

2.7.6 DWS PL/pgSQL 使用规则

总体开发原则

1. 应完全按照设计文档进行开发。
2. 程序模块应做到高内聚低耦合。
3. 应有正确、全面的故障对策。
4. 程序编写应做到结构合理，条理清晰。
5. 程序名称命名应按照统一的命名规则进行命名。
6. 应充分考虑程序的运行效率，包括程序的执行效率和数据库的查询、存储效率，在保证应用的同时应使用效率高的处理方法。
7. 程序注释应详细、正确、规范。
8. 除非应用特别需要控制commit和rollback的提交时机，否则应在存储过程结束时执行显式的commit或者rollback操作。
9. 程序处理应支持7*24小时；对于中断，应用程序应提供安全、简单的断点再续处理。
10. 应提供标准、简单的应用输出，为应用维护人员提供明确的进度显示、错误描述和运行结果；为业务人员提供明确、直观的报表、凭证输出。

程序编写原则

1. 在PL/PGSQL中的SQL语句宜使用绑定变量。
2. 在PL/PGSQL中的SQL语句宜使用RETURNING子句。
3. 存储过程使用原则：
 - a. 对于单个存储过程中Varchar或者Varchar2类型输出参数个数不应超过50个。
 - b. 不应使用long类型作为输入或输出参数。
 - c. 对于大小超过10MB的字符串类型输出，应使用CLOB类型。
4. 变量声明原则：
 - a. 变量声明时，如果含义和应用表某字段含义或某变量相同时，应使用%TYPE声明。
 - b. 记录声明时，如果含义和某应用表行数据相同时，应使用%ROWTYPE声明。
 - c. 变量声明每行应只包含一条语句。
 - d. 不应声明LONG类型的变量。
5. 游标使用类型：
 - a. 显式游标使用后应关闭。

- b. 游标变量使用后应关闭，若游标变量需要传递数据给调用的应用程序，应在应用程序中进行游标关闭处理；若游标变量仅在存储过程中使用，应显式关闭游标。
- c. 在使用DBMS_SQL.CLOSE_CURSOR关闭游标前，应使用DBMS_SQL.IS_OPEN判断游标是否已打开。
- 6. 集合使用原则：
 - a. 引用集合中的元素时宜使用FORALL语句，不宜使用FOR循环语句。
- 7. 动态语句使用原则：
 - a. 联机系统的交易程序不宜使用动态SQL。
 - b. PL/PGSQL中要实现DDL语句和系统控制命令，可使用动态SQL。
 - c. 宜尽量使用变量绑定。
- 8. 拼装SQL的使用原则：
 - a. 拼装SQL宜使用绑定变量。
 - b. 拼装SQL语句的条件如果有外部输入源，应对输入条件进行字符检查，防止攻击。
 - c. 在PL/PGSQL脚本中，单行代码的长度，不宜超过2499字符。
- 9. Trigger使用原则：
 - a. Trigger可用于实现增量数据日志等与业务处理无关的可用性设计场景。
 - b. 不应使用Trigger实现业务处理相关功能。

异常处理原则

任何在PL/pgSQL函数中发生的错误会中止该函数的执行，而且实际上会中止其周围的事务。你可以使用一个带有EXCEPTION子句的BEGIN块俘获错误并且从中恢复。

- 1. 在使用PL/PGSQL块中，如果使用了不能返回确定结果的SQL语句，宜在EXCEPTION中对程序可能出现的异常进行处理，避免出现未处理的出错被传递到外层块，导致程序逻辑错误。
- 2. 对于系统已经定义了的异常，可以直接使用。DWS暂不支持自定义异常。
- 3. 进入和退出一个包含EXCEPTION子句的块要比不包含的块开销大的多。因此，非必要场景不应使用EXCEPTION。

书写规范

- 1. 变量命名规则：
 - a. 过程、函数的输入参数格式宜为：IN_参数名，参数名宜使用大写。
 - b. 过程、函数的输出参数格式宜为：OUT_参数名，参数名宜使用大写。
 - c. 过程、函数的输入输出参数格式宜为：IO_参数名，参数名宜使用大写。
 - d. 过程、函数的程序中用到的变量宜由v_变量名组成，变量名宜使用小写。
 - e. 将查询语句做成字符串拼接时，where语句的拼接变量名宜统一为v_where，select语句的拼接变量名宜为v_select。
 - f. 记录（RECORD）的类型（TYPE）命名宜由T+变量名组成，名称宜使用大写。
 - g. 游标命名宜由CUR+变量名组成，名称宜使用大写。
 - h. 引用游标（REF CURSOR）的命名宜由REF+变量名组成，名称宜使用大写。

2. 变量类型定义：
 - a. 变量类型声明时，如果其含义和应用表某字段含义相同时，应使用%TYPE声明。
 - b. 记录类型声明时，如果其含义和某应用表行数据相同时，应使用%ROWTYPE声明。
3. 注释规范：
 - a. 注释应该是有意义的，而不应是重述代码。
 - b. 注释应简洁、易懂，以中文为主。为了表达准确，名词或操作上也可以使用英文。
 - c. 应在每个存储过程、函数的开始加入注释，内容应包括：本程序的简要功能描述、编写者、编写日期、程序版本号信息和程序变更信息，而且各存储过程开头注释应保持统一格式。
 - d. 应在输入输出参数的旁边添加注释，注明变量的意义。
 - e. 每个块或大分支的开始宜添加注释，描述块的简要功能，若使用算法，宜添加注释简单描述算法的目的和结果。
4. 变量声明格式：

每行应只包含一条语句，如同时需要赋初始值，应在同一行书写。
5. 大小写规范：

除了变量名，应一律使用大写。
6. 缩进规范：

创建存储过程语句中，同一层的CREATE、AS/IS、BEGIN、END这几个关键字应位于同一列，其他部分依次缩进。
7. 语句详述：
 - a. 变量定义语句。每行应只包含一条语句。
 - b. 同一层的IF、ELSEIF、ELSE和END关键字应开始于同一列，执行语句缩进。
 - c. CASE和END关键字应位于同一列，WHEN和ELSE关键字应缩进。
 - d. 同一层的LOOP和END LOOP关键字应位于同一列，层内语句或嵌套应依次缩进。

3 创建和管理 DWS 数据库对象

3.1 创建和管理 DWS 数据库

数据库（Database）是表、索引、视图、存储过程、操作符等对象的集合。DWS支持创建多个数据库，但是客户端程序一次只能连接并访问一个数据库，无法跨数据库进行查询。

模板和默认数据

- DWS提供了两个模板数据库template0、template1，以及一个默认的数据库gaussdb。
- 默认情况下，每个新创建的数据库都是基于一个模板数据库。DWS数据库默认使用template1作为模板，编码格式为SQL_ASCII，且不允许自定义字符编码。若创建数据库时需指定字符编码，请使用template0创建数据库。
- 请避免使用客户端或其他手段连接及操作两个模板数据库。

说明

通过“show server_encoding”命令可以查看当前数据库存储编码。

创建数据库

使用CREATE DATABASE语句创建一个新的数据库。

```
CREATE DATABASE mydatabase;
```

说明

- 创建数据库时，若数据库名称长度超过63字节，server端会对数据库名称进行截断，保留前63个字节，因此建议数据库名称长度不要超过63个字节，不要使用多字节字符作为对象名。（如果出现因为误操作导致在多字节字符的中间截断进而无法删除数据库对象的现象，请使用截断前的数据库对象名进行删除操作，或将该对象从各个数据库节点的相应系统表中依次删掉。）
- 数据库名称遵循SQL标识符的一般规则。当前用户自动成为此新数据库的所有者。
- 如果一个数据库系统用于承载相互独立的用户和项目，建议把它们放在不同的数据库里。
- 如果项目或者用户是相互关联的，并且可以相互使用对方的资源，则应该把它们放在同一个数据库里，但可以规划在不同的Schema中。
- 用户必须拥有数据库创建的权限或者是数据库的系统管理员权限才能创建数据库。

查看数据库

查看数据库的方式：

- 使用\l命令查看数据库系统的数据库列表。

```
\l
```
- 通过系统表pg_database查询数据库列表。

```
SELECT datname FROM pg_database;
```

修改数据库

可以使用ALTER DATABASE语句修改数据库属性（比如：owner、名称和默认的配置属性）。

- 为数据库设置默认的模式搜索路径。

```
ALTER DATABASE mydatabase SET search_path TO pa_catalog,public;
```
- 重新命名数据库。

```
ALTER DATABASE mydatabase RENAME TO newdatabase;
```

删除数据库

可以使用DROP DATABASE语句删除数据库。该语句删除了数据库中的系统目录，并且删除了带有数据的磁盘上的数据库目录。用户必须是数据库的owner或者系统管理员才能删除数据库。当有用户连接数据库时，删除操作会失败。删除数据库时请先连接到其他的数据库。

使用DROP DATABASE语句删除数据库：

```
DROP DATABASE newdatabase;
```

3.2 创建和管理 DWS Schema

Schema又称作模式，从逻辑上组织一个数据库中的对象和数据。通过管理Schema，允许多个用户使用同一数据库而不相互干扰，同时便于将第三方应用添加到相应的Schema下而不引起冲突。

相同的数据库对象名称可以应用在同一数据库的不同Schema中，而没有冲突。例如，a_schema和b_schema都可以包含名为mytable的表。具有所需权限的用户可以访问数据库的多个Schema中的对象。

在当前数据库中创建用户时，系统会在当前数据库中为新用户创建一个同名Schema。

public 模式

每个数据库都有一个名为public的模式。所有的数据库角色（用户）都在public模式上拥有USAGE特权，但是普通角色（用户）没有在public模式上的CREATE权限。

创建 Schema

- 使用CREATE SCHEMA命令来创建一个新的Schema。

```
CREATE SCHEMA myschema;
```

如果需要在模式中创建或者访问对象，其完整的对象名称由模式名称和具体的对象名称组成。中间由符号“.”隔开。例如：myschema.table。

- 用户可以创建一个由他人拥有的schema。例如，创建名为myschema的Schema，并指定Schema的所有者为用户jack。

```
CREATE SCHEMA myschema AUTHORIZATION jack;
```

若不指定authorization username，则其所有者为执行该命令的用户。

修改 Schema

- 使用ALTER SCHEMA修改Schema名称，只有Schema所有者可以更改Schema。

```
ALTER SCHEMA schema_name RENAME TO new_name;
```

- 使用ALTER SCHEMA修改Schema所有者：

```
ALTER SCHEMA schema_name OWNER TO new_owner;
```

设置 Schema 搜索路径

GUC参数search_path设置Schema的搜索顺序，参数取值形式为采用逗号分隔的Schema名称列表。如果创建对象时未指定目标Schema，则该对象会被添加到搜索路径中列出的第一个Schema中。当不同Schema中存在同名的对象时，查询对象未指定Schema的情况下，将从搜索路径中包含该对象的第一个Schema中返回对象。

- 使用SHOW命令查看当前搜索路径。

```
SHOW SEARCH_PATH;
search_path
-----
"$user",public
(1 row)
```

search_path参数的默认值为：“\$user”，public。\$user表示与当前会话用户名同名的Schema名，如果这样的模式不存在，\$user将被忽略。所以默认情况下，用户连接数据库后，如果数据库下存在同名Schema，则对象会添加到同名Schema下，否则对象被添加到Public Schema下。

- 使用SET命令修改当前会话的默认Schema。例如，将搜索路径设置为myschema、public，首先搜索myschema。

```
SET SEARCH_PATH TO myschema, public;
```

也可以使用ALTER ROLE命令为特定的角色（用户）设置search_path。例如：

```
ALTER ROLE jack SET search_path TO myschema, public;
```

使用 Schema

在特定Schema下创建对象或者访问特定Schema下的对象，需要使用有Schema修饰的对象名。名称包含Schema名以及对象名，之间用“.”号分开。

- 在myschema下创建mytable表。以schema_name.table_name格式创建表。

```
CREATE TABLE myschema.mytable(id int, name varchar(20));
```

- 查询myschema下mytable表的所有数据。

```
SELECT * FROM myschema.mytable;  
id | name  
----+-----  
(0 rows)
```

查看 Schema

- 使用current_schema()函数查看当前Schema:

```
SELECT current_schema();  
current_schema  
-----  
myschema  
(1 row)
```

- 要查看Schema所有者，请对系统表PG_NAMESPACE和PG_USER执行如下关联查询。语句中的schema_name请替换为实际要查找的Schema名称。

```
SELECT s.nspname,u.username AS nspowner FROM PG_NAMESPACE s, PG_USER u WHERE  
nspname='schema_name' AND s.nspowner = u.usesysid;
```
- 要查看所有Schema的列表，请查询PG_NAMESPACE系统表。

```
SELECT * FROM PG_NAMESPACE;
```
- 使用PGXC_TOTAL_SCHEMA_INFO视图查询整个集群的Schema空间使用情况。

```
SELECT * FROM PGXC_TOTAL_SCHEMA_INFO;
```
- 要查看属于某Schema下表的列表，请查询系统视图PG_TABLES。例如，以下查询会返回Schema PG_CATALOG中的表列表。

```
SELECT distinct(tablename),schemaname FROM PG_TABLES where schemaname = 'pg_catalog';
```

Schema 的权限控制

默认情况下，用户只能访问属于自己的Schema中的数据库对象。如需要访问其他Schema的对象，则需赋予对应Schema的usage权限。

通过将模式的CREATE权限授予某用户，被授权用户就可以在此模式中创建对象。

- 将myschema的usage权限赋给用户jack。

```
GRANT USAGE ON schema myschema TO jack;
```
- 将用户jack对于myschema的usage权限收回。

```
REVOKE USAGE ON schema myschema FROM jack;
```

删除 Schema

- 使用DROP SCHEMA命令删除一个空的Schema（即该Schema下没有数据库对象）。

```
DROP SCHEMA IF EXISTS myschema;
```
- 默认情况下，删除一个Schema前，它必须为空。要删除一个Schema及其包含的所有对象（表、数据、函数等），需要使用CASCADE关键字。

```
DROP SCHEMA myschema CASCADE;
```

系统 Schema

- 每个数据库都包含一个pg_catalog schema，它包含系统表和所有内置数据类型、函数、操作符。pg_catalog是搜索路径中的一部分，始终在临时表所属的模式后面，并在search_path中所有模式的前面，即具有第二搜索优先级。这样确保可以搜索到数据库内置对象。如果用户需要使用和系统内置对象重名的自定义对象时，可以在操作自定义对象时带上自己的模式。
- information_schema由一个包含数据库中对象信息的视图集合组成。这些视图以一种标准化的方式从系统目录表中得到系统信息。

3.3 创建和管理 DWS 表

创建表

CREATE TABLE命令创建一个表，创建表时可以定义以下内容：

- 表的列及[数据类型](#)。
- 表约束的定义，即任何用于限制列或者表中数据的表约束或者列约束。参见[表约束的定义](#)。
- 表分布的定义，即表的分布策略，它决定DWS数据库如何在片（Segment）之间划分数据。参见[表分布的定义](#)。
- 表存储格式。参见[选择DWS表存储模型](#)。
- 分区表定义。参见[创建和管理DWS分区表](#)。

示例：CREATE TABLE创建了一个表web_returns_p1，使用wr_item_sk作为分布键，并基于wr_returned_date_sk设置了range分布功能。

```
CREATE TABLE web_returns_p1
(
  wr_returned_date_sk    integer,
  wr_returned_time_sk    integer,
  wr_item_sk             integer NOT NULL,
  wr_refunded_customer_sk integer
)
WITH (orientation = column)
DISTRIBUTE BY HASH (wr_item_sk)
PARTITION BY RANGE(wr_returned_date_sk)
(
  PARTITION p2019 START(20191231) END(20221231) EVERY(10000),
  PARTITION p0 END(maxvalue)
);
```

表约束的定义

可以在列和表上定义约束来限制表中的数据，但是有以下一些限制：

- 表中的主键约束和唯一约束必须包含分布列。
- 列存表支持PARTIAL CLUSTER KEY、主键和唯一表级约束，不支持外键表级约束。
- 列存表的字段约束只支持NULL、NOT NULL和DEFAULT常量值。

表 3-1 表约束

约束项	说明	示例
检查约束	检查约束允许用户指定一个特定列中的值必须满足一个布尔（真值）表达式。	创建表products，要求产品价格为正： CREATE TABLE products (product_no integer, name text, price numeric CHECK (price > 0));

约束项	说明	示例
非空约束	非空约束指定一个列不能有空值。非空约束总是被写作为列约束。	创建表products，要求product_no和name不能为空： CREATE TABLE products (product_no integer NOT NULL, name text NOT NULL, price numeric);
唯一约束	唯一约束确保一列或者一组列中包含的数据对于表中所有的行都是唯一的。如果没有声明DISTRIBUTE BY REPLICATION，则唯一约束的列集合中必须包含分布列。	创建表products，product_no值不能重复： CREATE TABLE products (product_no integer UNIQUE, name text, price numeric)DISTRIBUTE BY HASH(product_no);
主键约束	主键约束是一个UNIQUE约束和一个NOT NULL约束的组合。如果没有声明DISTRIBUTE BY REPLICATION，则主键约束的列集合中必须包含分布列。如果一个表具有主键，这个列（或者这一组列）会被默认选中为该表的分布键。	创建表products，主键约束为product_no： CREATE TABLE products (product_no integer PRIMARY KEY, name text, price numeric)DISTRIBUTE BY HASH(product_no);
局部聚簇	局部聚簇通过min/max稀疏索引较快的实现基表扫描的filter过滤。Partial Cluster Key可以指定多列，但是一般不建议超过2列。	创建表products，PCK为product_no： CREATE TABLE products (product_no integer, name text, price numeric, PARTIAL CLUSTER KEY(product_no)) WITH (ORIENTATION = COLUMN);

表分布的定义

DWS支持的分布方式：复制表（Replication）、哈希表（Hash）和轮询表（Roundrobin）。

 说明

轮询表（Roundrobin）分布方式仅8.1.2及以上集群版支持。

策略	描述	适用场景	优势与劣势
复制表 (Replication)	集群中每一个 DN 实例上都有一份全量表数据。	小表、维度表。	- Replication 优点是每个 DN 上都有此表的全量数据，在 join 操作中可以避免数据重分布操作，从而减小网络开销，同时减少了 plan segment (每个 plan segment 都会起对应的线程) - Replication 缺点是每个 DN 都保留了表的完整数据，造成数据的冗余。一般情况下只有较小的维度表才会定义为 Replication 表。
哈希表 (Hash)	表数据通过 hash 方式散列到集群中的所有 DN 实例上。	数据量较大的事实表。	- 在读/写数据时可以利用各个节点的 IO 资源，大幅度提升表的读/写速度。 - 一般情况下大表（1000000 条记录以上）定义为 Hash 表。
轮询表 (Roundrobin)	表的每一行被轮番地发送给各个 DN，数据会被均匀地分布在各个 DN 中。	数据量较大的事实表，且使用 Hash 分布时找不到合适的分布列。	- Roundrobin 优点是保证了数据不会发生倾斜，从而提高了集群的空间利用率。 - Roundrobin 缺点是无法像 Hash 表一样进行 DN 本地化优化，查询性能通常不如 Hash 表。 - 一般在大表无法找到合适的分布列时，定义为 Roundrobin 表，若大表能够找到合适的分布列，优先选择性能更好的 Hash 分布。

选择分布列

采用 Hash 分布方式，需要为用户表指定一个分布列（distribute key）。当插入一条记录时，系统会根据分布列的值进行 hash 运算后，将数据存储在对应的 DN 中。

所以 Hash 分布列选取至关重要，需要满足以下原则：

1. **列值应比较离散，以便数据能够均匀分布到各个 DN。**例如，考虑选择表的主键为分布列，如在人员信息表中选择身份证号码为分布列。
2. **在满足第一条原则的情况下尽量不要选取存在常量 filter 的列。**例如，表 dwcjk 相关的部分查询中出现 dwcjk 的列 zqdh 存在常量的约束 (例如 zqdh='000001')，那么就应当尽量不用 zqdh 做分布列。
3. **在满足前两条原则的情况，考虑选择查询中的连接条件为分布列，**以便 Join 任务能够下推到 DN 中执行，且减少 DN 之间的通信数据量。

对于 Hash 分表策略，如果分布列选择不当，可能导致数据倾斜，查询时出现部分 DN 的 I/O 短板，从而影响整体查询性能。因此在采用 Hash 分表策略之后需对表的数据进行数据倾斜性检查，以确保数据在各个 DN 上是均匀分布的。可以使用以下 SQL 检查数据倾斜性

```
select
xc_node_id, count(1)
from tablename
```



```
group by xc_node_id  
order by xc_node_id desc;
```

其中xc_node_id对应DN，一般来说，不同DN的数据量相差5%以上即可视为倾斜，如果相差10%以上就必须调整分布列。

4. 一般不建议用户新增一列专门用作分布列，尤其不建议用户新增一列，然后用SEQUENCE的值来填充作为分布列。因为SEQUENCE可能会带来性能瓶颈和不必要的维护成本。

查看表数据

- 使用系统表pg_tables查询数据库所有表的信息。
`SELECT * FROM pg_tables;`
- 使用gsq的\d+命令查询表的属性。
`\d+ customer_t1;`
- 执行如下命令查询表customer_t1的数据量。
`SELECT count(*) FROM customer_t1;`
- 执行如下命令查询表customer_t1的所有数据。
`SELECT * FROM customer_t1;`
- 执行如下命令只查询字段c_customer_sk的数据。
`SELECT c_customer_sk FROM customer_t1;`
- 执行如下命令过滤字段c_customer_sk的重复数据。
`SELECT DISTINCT( c_customer_sk ) FROM customer_t1;`
- 执行如下命令查询字段c_customer_sk为3869的所有数据。
`SELECT * FROM customer_t1 WHERE c_customer_sk = 3869;`
- 执行如下命令按照字段c_customer_sk进行排序。
`SELECT * FROM customer_t1 ORDER BY c_customer_sk;`

删除表数据



注意

请谨慎执行DROP TABLE和TRUNCATE TABLE命令，删除表后，数据将无法恢复。

- 从数据库中删除表customer_t1。
`DROP TABLE customer_t1;`
- 清空一个表的行但不移除该表的定义，可使用DELETE或者TRUNCATE。
删除表customer_t1中所有的行。
`TRUNCATE TABLE customer_t1;`
删除表customer_t1中所有的行。
`DELETE FROM customer_t1;`
删除表customer_t1中所有c_customer_sk为3869的记录：
`DELETE FROM customer_t1 WHERE c_customer_sk = 3869;`

管理 UNLOGGED 表

UNLOGGED表即非日志表。在非日志表中写入的数据不会被写入到预写日志中，这样就会比普通表快很多。但是非日志表在冲突、执行操作系统重启、强制重启、切断电源操作或异常关机后会被自动清理，会造成数据丢失的风险。非日志表中的内容也不会被复制到备服务器中。在非日志表中创建的索引也不会被自动记录。

使用场景：非日志表不能保证数据的安全性，需要在确保数据已经做好备份的前提下使用，例如系统升级时进行数据的备份。在创建非日志表时应将cnretry关闭（即设置GUC参数max_query_retry_times=0）。

故障处理：当异常关机等操作导致非日志表上的索引发生数据丢失时，用户应该对发生错误的索引进行重建。

- 9.1.0版本后，UNLOGGED表默认存储在pg_unlogged表空间下，且不可迁移或指定到其他表空间。
- 从低版本升级到9.1.0版本后，旧版本创建的UNLOGGED表还存储在原表空间下。

9.1.0版本提供UNLOGGED表迁移脚本switch_unlogged_tablespace.py，配合GUC参数enable_unlogged_tablespace_compat，可以优化RTO。

- 脚本位于 \$GPHOME/script目录，可以通过-?获取帮助信息。

```
[perfadm@linux83108 script]$ python3 switch_unlogged_tablespace.py -?
Usage:
  python3 switch_unlogged_tablespace.py -? | --help
  python3 switch_unlogged_tablespace.py -t query [--dbname=DBNAME] [--verbose]
  python3 switch_unlogged_tablespace.py -t switch [--dbname=DBNAME] [--without-disable]

General options:
  -t                        Type of the command.
  -?, --help               Show help information for this utility, and exit the command line mode.

Options for query:
  --dbname                 Database name.
  --verbose                List all unlogged tables.

Options for switch:
  --dbname                 Database name.
  --without-disable        Do not disable unlogged tablespace compatibility after switch all unlogged tables.
```

- 迁移所有UNLOGGED表（建议）

```
python3 switch_unlogged_tablespace.py -t switch
```

- 迁移成功后，GUC参数enable_unlogged_tablespace_compat会自动设置为off。

须知

建议在升级到9.1.0版本后通过以下两步操作提升实例重启RTO：

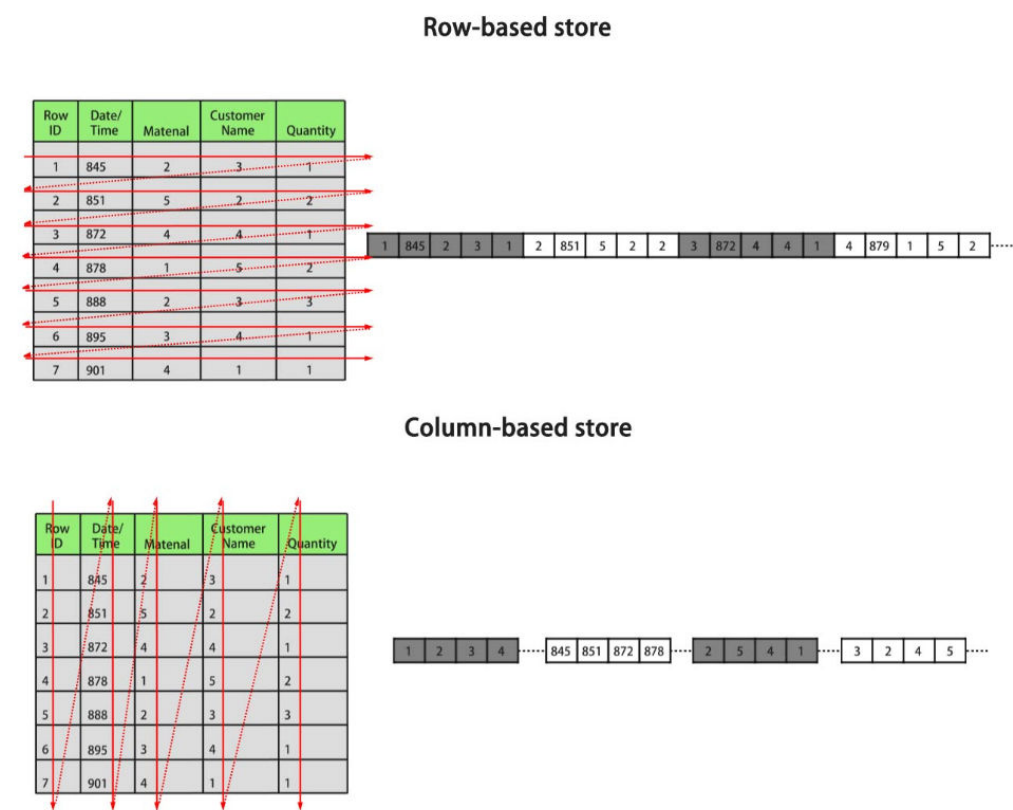
- 使用switch_unlogged_tablespace.py脚本将UNLOGGED表全部迁移到pg_unlogged表空间。
- 如果旧版本没有使用UNLOGGED表，建议将GUC参数enable_unlogged_tablespace_compat设置为OFF。

3.4 选择 DWS 表存储模型

DWS支持行列混合存储。当创建一个表时，可以选择表的存储格式为行存储或列存储。

行存储是指将表按行存储到硬盘分区上，列存储是指将表按列存储到硬盘分区上。默认情况下，创建的表为行存储。行存储和列存储的差异请参见图3-1。

图 3-1 行存储和列存储的差异



上图中，左上为行存表，右上为行存表在硬盘上的存储方式。左下为列存表，右下为列存表在硬盘上的存储方式。

DWS表的行/列存储通过表定义的orientation属性定义。当指定orientation属性为row时，表为行存储；当指定orientation属性为column时，表为列存储；如果不指定，默认为行存储。行、列存储模型各有优劣，建议根据实际情况选择：

表 3-2 表的存储类型及场景

存储模型	优点	缺点	适用场景
行存	数据按照行进行存储，在查询某一行数据时，可以快速定位到目标位置。	查询时即使只涉及某几列，所有数据也都会被读取。	1. 表的字段个数比较少，查询表的大部分字段。 2. 点查询（返回记录少，基于索引的简单查询）。 3. 频繁进行增删改查操作且该涉及整行数据。

存储模型	优点	缺点	适用场景
列存	1. 查询时只有涉及到的列会被读取。 2. 列数据特征比较相似，能够更有效地进行数据压缩。	不适合少量数据 INSERT或UPDATE 操作。	1. 表的字段比较多（大宽表），查询中涉及到的列不多。 2. 统计分析类查询（关联、分组操作较多的场景）。 3. 即席查询（查询条件不确定，行存表扫描难以使用索引）。

创建一个行存表

例如，创建一个名为customer_t1的行存表：

```
CREATE TABLE customer_t1
(
  state_ID CHAR(2),
  state_NAME VARCHAR2(40),
  area_ID NUMBER
);
```

创建一个列存表

例如，创建一个名为customer_t2的列存表：

```
CREATE TABLE customer_t2
(
  state_ID CHAR(2),
  state_NAME VARCHAR2(40),
  area_ID NUMBER
)
WITH (ORIENTATION = COLUMN);
```

使用压缩

表压缩可以在创建表时开启，压缩表能够使表中的数据以压缩格式存储，意味着占用相对少的内存。

对于I/O读写量大，CPU富足（计算相对小）的场景，选择高压缩比；反之选择低压缩比。建议依据此原则进行不同压缩下的测试和对比，以选择符合自身业务情况的最优压缩比。压缩比通过COMPRESSION参数指定，其支持的取值如下：

- 列存表为：YES/NO/LOW/MIDDLE/HIGH，默认值为LOW。
- 行存表为：YES/NO，默认值为NO。（行存表压缩功能暂未商用，如需使用请联系技术支持工程师）

各压缩级别所适用的业务场景说明如下：

压缩级别	所适用的业务场景
低级别压缩	系统CPU使用率高，存储磁盘空间充足。
中度压缩	系统CPU使用率适中，但存储磁盘空间不是特别充足。

压缩级别	所适用的业务场景
高级别压缩	系统CPU使用率低，磁盘空间不充裕。

例如，创建一个名为customer_t3的列存压缩表：

```
CREATE TABLE customer_t3
(
  state_ID CHAR(2),
  state_NAME VARCHAR2(40),
  area_ID NUMBER
)
WITH (ORIENTATION = COLUMN, COMPRESSION=middle);
```

3.5 创建和管理 DWS 分区表

分区表就是把逻辑上的一张表根据分区策略分成几张物理块库进行存储，这张逻辑上的表称之为分区表，物理块称之为分区。分区表是一张逻辑表，不存储数据，数据实际是存储在分区上的。当进行条件查询时，系统只会扫描满足条件的分区，避免全表扫描，从而提升查询性能。

分区表的优势：

- 改善查询性能。对分区对象的查询可以仅搜索自己关心的分区，提高检索效率。
- 增强可用性。如果分区表的某个分区出现故障，表在其他分区的数据仍然可用。
- 提升可维护性。对于需要周期性删除的过期历史数据，可以通过drop/truncate分区的方式快速高效处理。

支持的表分区类型

- 范围分区（Range Partitioning），基于一个数值型范围划分数据，例如按日期或价格区间定义。
- 列表分区（List Partitioning），基于一个值列表划分数据，例如按销售范围或产品属性定义。仅8.1.3及以上集群版本支持。

分区策略选择

当表有以下特征时，可以考虑使用表分区策略：

- 数据具有明显区间性的字段。
分区表需要根据有明显区间性字段进行表分区。比如按照日期、区域、数值等字段进行分区，时间字段是最常见的分区字段。
- 业务查询有明显的区间范围特征。
查询数据可落到区间范围指定的分区内，这样才能通过分区剪枝，只扫描查询需要的分区，从而提升数据扫描效率，降低数据扫描的IO开销。
- 表数据量比较大。
小表扫描本身耗时不大，分区表的性能收益不明显，因此只建议对大表采取分区策略。列存储模式下因为每个列是单独的文件存储，且最小的存储单元CU可存储6w行数据，因此对于列存分区表，建议每个分区的数据不小于DN个数*6w。

创建范围(range)分区表

示例：创建一个按wr_returned_date_sk范围分区的表web_returns_p1。

```
CREATE TABLE web_returns_p1
(
    wr_returned_date_sk    integer,
    wr_returned_time_sk    integer,
    wr_item_sk             integer NOT NULL,
    wr_refunded_customer_sk integer
)
WITH (orientation = column)
DISTRIBUTE BY HASH (wr_item_sk)
PARTITION BY RANGE (wr_returned_date_sk)
(
    PARTITION p2016 VALUES LESS THAN(20161231),
    PARTITION p2017 VALUES LESS THAN(20171231),
    PARTITION p2018 VALUES LESS THAN(20181231),
    PARTITION p2019 VALUES LESS THAN(20191231),
    PARTITION pxxxx VALUES LESS THAN(maxvalue)
);
```

对于分区间隔固定、批量创建分区的场景。可使用如下示例：

```
CREATE TABLE web_returns_p2
(
    wr_returned_date_sk    integer,
    wr_returned_time_sk    integer,
    wr_item_sk             integer NOT NULL,
    wr_refunded_customer_sk integer
)
WITH (orientation = column)
DISTRIBUTE BY HASH (wr_item_sk)
PARTITION BY RANGE(wr_returned_date_sk)
(
    PARTITION p2016 START(20161231) END(20191231) EVERY(10000),
    PARTITION p0 END(maxvalue)
);
```

示例：创建一个按时间日期作为分区的表web_returns_p2，其中time作为分区键。

```
CREATE TABLE web_returns_p2
(
    id integer,
    idle numeric,
    IO numeric,
    scope text,
    IP text,
    time timestamp
)
WITH (TTL='7 days',PERIOD='1 day')
PARTITION BY RANGE(time)
(
    PARTITION P1 VALUES LESS THAN('2022-01-05 16:32:45'),
    PARTITION P2 VALUES LESS THAN('2022-01-06 16:56:12')
);
```

创建列表(list)分区表

LIST分区表可以使用任意允许值比较的列作为分区键列。创建LIST分区表时，必须要为每一个分区声明每一个值分区。

示例：创建LIST分区表sales_info。

```
CREATE TABLE sales_info
(
    sale_time timestamptz,
    period    int,
    city      text,
    price     numeric(10,2),
```

```
remark    varchar2(100)
)
DISTRIBUTE BY HASH(sale_time)
PARTITION BY LIST (period, city)
(
PARTITION province1_202201 VALUES (('202201', 'city1'), ('202201', 'city2')),
PARTITION province2_202201 VALUES (('202201', 'city3'), ('202201', 'city4'), ('202201', 'city5')),
PARTITION rest VALUES (DEFAULT)
);
```

对已有的表进行分区

表只能在创建时被分区。如果用户有一个表想要分区，用户必须创建一个分过区的表，把原始表的数据载入到新表，再删除原始表并且把分过区的表重命名为原始表的名称。用户还必须重新授权表上的权限。例如：

```
CREATE TABLE web_returns_p2
(
    wr_returned_date_sk    integer,
    wr_returned_time_sk    integer,
    wr_item_sk            integer NOT NULL,
    wr_refunded_customer_sk integer
)
WITH (orientation = column)
DISTRIBUTE BY HASH (wr_item_sk)
PARTITION BY RANGE(wr_returned_date_sk)
(
    PARTITION p2016 START(20161231) END(20191231) EVERY(10000),
    PARTITION p0 END(maxvalue)
);
INSERT INTO web_returns_p2 SELECT * FROM web_returns_p1;
DROP TABLE web_returns_p1;
ALTER TABLE web_returns_p2 RENAME TO web_returns_p1;
GRANT ALL PRIVILEGES ON web_returns_p1 TO dbadmin;
GRANT SELECT ON web_returns_p1 TO jack;
```

增加一个分区

使用ALTER TABLE语句为范围分区表增加一个分区。例如，为表web_returns_p1增加分区P2020。

```
ALTER TABLE web_returns_p1 ADD PARTITION P2020 VALUES LESS THAN (20201231);
```

分割一个分区

范围分区表和列表分区表分割分语法有所区别：

- 使用ALTER TABLE语句为范围分区表分割一个分区。例如，将表web_returns_p1分区pxxxx以20201231为分割点分割为p2020和p20xx两个分区。

```
ALTER TABLE web_returns_p1 SPLIT PARTITION pxxxx AT(20201231) INTO (PARTITION p2020,PARTITION p20xx);
```
- 使用ALTER TABLE语句为列表分区表分割一个分区。例如，将表sales_info分区province2_202201分割为province3_202201和province4_202201两个分区。

```
ALTER TABLE sales_info SPLIT PARTITION province2_202201 VALUES (('202201', 'city5')) INTO (PARTITION province3_202201,PARTITION province4_202201);
```

合并一个分区

使用ALTER TABLE语句为分区表合并一个分区。例如，将表web_returns_p1分区p2016和p2017合并为一个分区p20162017。

```
ALTER TABLE web_returns_p1 MERGE PARTITIONS p2016,p2017 INTO PARTITION p20162017;
```

删除一个分区

使用ALTER TABLE语句从分区表中删除一个分区。例如，删除表web_returns_p1的分区P2020。

```
ALTER TABLE web_returns_p1 DROP PARTITION P2020;
```

查询分区

- 查询分区p2019。

```
SELECT * FROM web_returns_p1 PARTITION (p2019);  
SELECT * FROM web_returns_p1 PARTITION FOR (20201231);
```
- 查看分区表信息，可使用系统表dba_tab_partitions。

```
SELECT * FROM dba_tab_partitions where table_name='web_returns_p1';
```

删除分区表

使用DROP TABLE语句删除一个分区表。

```
DROP TABLE web_returns_p1;
```

3.6 创建和管理 DWS 索引

索引可以提高数据的访问速度，但同时也增加了插入、更新和删除操作的处理时间。所以是否要为表增加索引，索引建立在哪些字段上，是创建索引前必须要考虑的问题。需要分析应用程序的业务处理、数据使用、经常被用作查询的条件或者被要求排序的字段来确定是否建立索引。

索引类型

- B-Tree：B-tree索引使用一种类似于B+树的结构来存储数据的键值，通过这种结构能够快速查找索引。B-Tree适合支持比较查询以及查询范围。
- GIN：GIN索引是倒排索引，可以处理包含多个键的值（比如数组）。
- GiST：GiST索引适用于几何和地理等多维数据类型和集合数据类型。
- PSORT：PSORT索引。针对列存表进行局部排序索引。

行存表支持的索引类型：B-Tree（行存表缺省值）、GIN、GiST。列存表支持的索引类型：PSORT（列存表缺省值）、B-Tree、GIN。

说明

对于点查询场景，推荐建立B-Tree索引。

索引的选择原则

索引建立在数据库表中的某些列上。因此，在创建索引时，应该仔细考虑在哪些列上创建索引。

- 在经常需要搜索查询的列上创建索引，可以加快搜索的速度。
- 在作为主键的列上创建索引，强制该列的唯一性和组织表中数据的排列结构。
- 在经常使用连接的列上创建索引，这些列主要是一些外键，可以加快连接的速度。
- 在经常需要根据范围进行搜索的列上创建索引，因为索引已经排序，其指定的范围是连续的。

- 在经常需要排序的列上创建索引，因为索引已经排序，这样查询可以利用索引的排序，加快排序查询时间。
- 在经常使用WHERE子句的列上创建索引，加快条件的判断速度。
- 为经常出现在关键字ORDER BY、GROUP BY、DISTINCT后面的字段建立索引。

 说明

- 索引创建成功后，系统会自动判断何时引用索引。当系统认为使用索引比顺序扫描更快时，就会使用索引。
- 索引创建成功后，必须和表保持同步以保证能够准确地找到新数据，这样就增加了数据操作的负荷。因此请定期删除无用的索引。

创建索引

DWS支持4种创建索引的方式请参见表3-3。

 说明

- 索引创建成功后，系统会自动判断何时引用索引。当系统认为使用索引比顺序扫描更快时，就会使用索引。
- 索引创建成功后，必须和表保持同步以保证能够准确地找到新数据，这样就增加了数据操作的负荷。因此请定期删除无用的索引。

表 3-3 索引方式

索引方式	描述
唯一索引	可用于约束索引属性值的唯一性，或者属性组合值的唯一性。如果一个表声明了唯一约束或者主键，则DWS自动在组成主键或唯一约束的字段上创建唯一索引（可能是多字段索引），以实现这些约束。目前，DWS只有B-Tree可以创建唯一索引。
多字段索引	一个索引可以定义在表中的多个属性上。目前，DWS中的B-Tree支持多字段索引，且最多可在32个字段上创建索引。
部分索引	建立在一个表的子集上的索引，这种索引方式只包含满足条件表达式的元组。
表达式索引	索引建立在一个函数或者从表中一个或多个属性计算出来的表达式上。表达式索引只有在查询时使用与创建时相同的表达式才会起作用。

- 创建一个普通表。
`CREATE TABLE tpcds.customer_address_bak AS TABLE tpcds.customer_address;`

- 创建普通索引
如果对于tpcds.customer_address_bak表，需要经常进行以下查询。
`SELECT ca_address_sk FROM tpcds.customer_address_bak WHERE ca_address_sk=14888;`
通常，数据库系统需要逐行扫描整个tpcds.customer_address_bak表以寻找所有匹配的元组。如果表tpcds.customer_address_bak的规模很大，但满足WHERE条件的只有少数几个（可能是零个或一个），则这种顺序扫描的性能就比较差。如果让数据库系统在ca_address_sk属性上维护一个索引，用于快速定位匹配的元组，则数据库系统只需要在搜索树上查找少数的几层就可以找到匹配的元组，这

将会大幅度提高数据查询的性能。同样，在数据库中进行更新和删除操作时，索引也可以提升这些操作的性能。

使用以下命令创建索引。

```
CREATE INDEX index_wr_returned_date_sk ON tpcds.customer_address_bak (ca_address_sk);
```

- 创建唯一索引

如果一个表声明了唯一约束或者主键，则DWS自动在组成主键或唯一约束的字段上创建唯一索引（可能是多字段索引）。如果建表时未声明唯一约束或主键，可使用CREATE INDEX创建。

```
CREATE UNIQUE INDEX unique_index ON tpcds.customer_address_bak(ca_address_sk);
```

- 创建多字段索引

假如用户需要经常查询表tpcds.customer_address_bak中ca_address_sk是5050，且ca_street_number小于1000的记录，使用以下命令进行查询。

```
SELECT ca_address_sk,ca_address_id FROM tpcds.customer_address_bak WHERE ca_address_sk = 5050 AND ca_street_number < 1000;
```

使用以下命令在字段ca_address_sk和ca_street_number上定义一个多字段索引。

```
CREATE INDEX more_column_index ON  
tpcds.customer_address_bak(ca_address_sk,ca_street_number);
```

- 创建部分索引

如果只需要查询ca_address_sk为5050的记录，可以创建部分索引来提升查询效率。

```
CREATE INDEX part_index ON tpcds.customer_address_bak(ca_address_sk) WHERE ca_address_sk = 5050;
```

- 创建表达式索引

假如经常需要查询ca_street_number小于1000的信息，执行如下命令进行查询。

```
SELECT * FROM tpcds.customer_address_bak WHERE trunc(ca_street_number) < 1000;
```

可以为上面的查询创建表达式索引：

```
CREATE INDEX para_index ON tpcds.customer_address_bak (trunc(ca_street_number));
```

查看索引

- 执行如下命令查询系统和用户定义的所有索引。

```
SELECT RELNAME FROM PG_CLASS WHERE RELKIND='i';
```

- 执行如下命令查询指定索引的信息。

```
\di+ index_wr_returned_date_sk
```

重建索引

- 重建索引index_wr_returned_date_sk:

```
REINDEX INDEX index_wr_returned_date_sk;
```

- 重建表上的所有索引:

```
REINDEX TABLE tpcds.customer_address_bak;
```

删除索引

使用DROP INDEX命令删除索引：

```
DROP INDEX index_wr_returned_date_sk;
```

3.7 创建和使用 DWS 序列

序列Sequence是用来产生唯一整数的数据库对象。序列的值是按照一定规则自增的整数。因为自增所以不重复，因此说Sequence具有唯一标识性。这也是Sequence常被用作主键的原因。

通过序列使某字段成为唯一标识符的方法有两种：

- 一种是声明字段的类型为序列整型，由数据库在后台自动创建一个对应的Sequence。
- 另一种是使用CREATE SEQUENCE自定义一个新的Sequence，然后通过nextval('sequence_name')函数递增序列并返回新值，将nextval('sequence_name')函数读取的序列值，指定为某一字段的默认值，这样该字段就可以作为唯一标识符。

创建序列

方法一：声明字段类型为序列整型来定义标识符字段。例如：

```
CREATE TABLE T1
(
    id serial,
    name text
);
```

方法二：创建序列，并通过nextval('sequence_name')函数指定为某一字段的默认值。这种方式更灵活，可以为序列定义cache，一次预申请多个序列值，减少与GTM的交互次数，来提高性能。

1. 创建序列
2. 指定为某一字段的默认值，使该字段具有唯一标识属性。

```
CREATE SEQUENCE seq1 cache 100;

CREATE TABLE T2
(
    id int not null default nextval('seq1'),
    name text
);
```

说明

除了为序列指定了cache，方法二所实现的功能基本与方法一类似。但是一旦定义cache，序列将会产生空洞(序列值为不连贯的数值，如：1.4.5)，并且不能保序。另外为某序列指定从属列后，该列删除，对应的sequence也会被删除。虽然数据库并不限制序列只能为一列产生默认值，但最好不要多列共用同一个序列。

当前版本只支持在定义表的时候指定自增列，或者指定某列的默认值为nextval('seqname')，不支持在已有表中增加自增列或者增加默认值为nextval('seqname')的列。

修改一个序列

ALTER SEQUENCE命令更改现有序列的属性，包括修改拥有者、归属列和最大值。

- 指定序列与列的归属关系。
将序列和一个表的指定字段进行关联。在删除那个字段或其所在表的时候会自动删除已关联的序列。

```
ALTER SEQUENCE seq1 OWNED BY T2.id;
```
- 将序列serial的最大值修改为300：

```
ALTER SEQUENCE seq1 MAXVALUE 300;
```

删除一个序列

使用DROP SEQUENCE命令删除一个序列。例如，将删除名为seq1的序列：

```
DROP SEQUENCE seq1;
```

注意事项

新序列值的产生是靠GTM维护的，默认情况下，每申请一个序列值都要向GTM发送一次申请，GTM在当前值的基础上加上步长值作为产生的新值返回给调用者。GTM作为全局唯一的节点，势必成为性能的瓶颈，所以对于需要大量频繁产生序列号的操作，如使用Bulkload（批量快速导入数据）功能进行数据导入场景，是非常不推荐产生默认序列值的。比如，在下面所示的场景中，INSERT FROM SELECT语句的性能会非常慢。

```
CREATE SEQUENCE newSeq1;  
CREATE TABLE newT1  
(  
    id int not null default nextval('newSeq1'),  
    name text  
);  
INSERT INTO newT1(name) SELECT name from T1;
```

可以提高性能的写法是（假设T1表导入newT1表中的数据为10000行）：

```
INSERT INTO newT1(id, name) SELECT id,name from T1;  
SELECT SETVAL('newSeq1',10000);
```

说明

序列操作函数nextval(), setval() 等均不支持回滚。另外setval设置的新值，会对当前会话的nextval立即生效，但对其他会话，如果定义了cache，不会立即生效，在用尽所有缓存的值后，其变动才被其他会话感知。所以为了避免产生重复值，要谨慎使用setval，设置的新值不能是已经产生的值或者在缓存中的值。

如果必须要在bulkload场景下产生默认序列值，则一定要为newSeq1定义足够大的cache，并且不要定义Maxvalue或者Minvalue。数据库会试图将nextval('sequence_name')的调用下推到Data Node，以提高性能。目前GTM对并发的连接请求是有限制的，当Data Node很多时，将产生大量并发连接，这时一定要控制bulkload的并发数目，避免耗尽GTM的连接资源。如果目标表为复制表(DISTRIBUTE BY REPLICATION)时下推将不能进行。当数据量较大时，这对数据库将是个灾难。除了性能问题之外，空间也可能会剧烈膨胀，在导入结束后，需要用vacuum full来恢复。最好的方式还是如上建议的，不要在bulkload的场景中产生默认序列值。

另外，序列创建后，在每个节点上都维护了一张单行表，存储序列的定义及当前值，但此当前值并非GTM上的当前值，只是保存本节点与GTM交互后的状态。如果其他节点也向GTM申请了新值，或者调用了Setval修改了序列的状态，不会刷新本节点的单行表，但因每次申请序列值是向GTM申请，所以对序列正确性没有影响。

3.8 创建和管理 DWS 视图

视图允许用户保存常用的或者复杂的查询。视图在磁盘上并没有被物理存储，当用户访问视图时查询会作为一个子查询运行。数据库中仅存放视图的定义，而不存放视图对应的数据，这些数据仍存放在原来的基本表中。若基本表中的数据发生变化，从视图中查询出的数据也随之改变。从这个意义上讲，视图就像一个窗口，透过它可以看到数据库中用户感兴趣的数据及变化。视图每次被引用的时候都会运行一次。

创建视图

使用CREATE VIEW命令创建新视图。

```
CREATE OR REPLACE VIEW MyView AS SELECT * FROM tpcds.customer WHERE c_customer_sk < 150;
```

说明

CREATE VIEW中的OR REPLACE可有可无，当存在OR REPLACE时，表示若以前存在该视图就进行替换。

查看视图

- 查看MyView视图，查询结果为当前实时数据。

```
SELECT * FROM myview;
```

- 查看当前用户下的视图。

```
SELECT * FROM user_views;
```

- 查看所有视图。

```
SELECT * FROM dba_views;
```

- 查看某视图的具体信息。

执行如下命令查询dba_users视图的详细信息。

```
\d+ dba_users
View "PG_CATALOG.DBA_USERS"
Column | Type          | Modifiers | Storage | Description
-----+-----+-----+-----+-----
USERNAME | CHARACTER VARYING(64) |          | extended |
View definition:
SELECT PG_AUTHID.ROLNAME::CHARACTER VARYING(64) AS USERNAME
FROM PG_AUTHID;
```

重建视图

使用ALTER VIEW命令在不键入查询语句的情况下重建视图。

```
ALTER VIEW myview REBUILD;
```

删除视图

使用DROP VIEW命令删除一个视图。

```
DROP VIEW myview;
```

DROP VIEW ... CASCADE命令也可以级联删除依赖此视图的对象。例如，如果A视图依赖于将要被删除的B视图，那么A视图也将被删除。如果没有CASCADE选项，这个DROP VIEW命令将会失败。

3.9 创建和管理 DWS 定时任务

DWS支持用户创建定时任务，当设置的任务时间点到达后可以自动触发任务的执行，从而可以减少用户运维的工作量。

数据库兼容Oracle定时任务功能主要通过DBMS.JOB高级包提供的接口，可以实现定时任务的创建、任务到期自动执行、任务删除、修改任务属性（包括：任务id、任务的关闭开启、任务的触发时间、触发时间间隔、任务内容等）。

说明

- 定时任务的执行语句暂不记录到系统的**实时TopSQL**日志中，仅8.2.1及以上集群版本支持记录。
- DWS 时间设置默认为UTC时间，定时任务的执行时间需根据用户所在时区差进行转换。

定时任务管理

步骤1 创建测试表:

```
CREATE TABLE test(id int, time date);
```

当结果显示为如下信息，则表示创建成功。

CREATE TABLE

步骤2 创建自定义存储过程:

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE PRC_JOB_1()  
AS  
N_NUM integer :=1;  
BEGIN  
FOR I IN 1..1000 LOOP  
INSERT INTO test VALUES(I,SYSDATE);  
END LOOP;  
END;  
/
```

当结果显示为如下信息，则表示创建成功。

CREATE PROCEDURE

步骤3 创建任务:

- 新创建的任务（未指定job_id）表示每隔1分钟执行一次存储过程PRC_JOB_1。

```
call dbms_job.submit('call public.prc_job_1();', sysdate, 'interval "1 minute"', a);
job
-----
1
(1 row)
```

- 指定job id创建任务。

```
call dbms_job.submit(2,'call public.prc_job_1();', sysdate, 'interval "1 minute");
submit
-----
(1 row)
```

步骤4 通过USER JOBS视图查看当前用户已创建的任务信息。

需要有系统管理员权限才可以访问此系统视图，字段说明详见表15-351。

```

select job,dbname,start_date,last_date,this_date,next_date,broken,status,interval,failures,what from
user_jobs;

```

job	dbname	start_date	last_date	this_date	next_date	broken	status	interval	failures	what
1	db_demo	2022-03-25 07:58:01.829436	2022-03-25 07:58:03.174817	2022-03-25 07:58:01.829436	2022-03-25 07:59:01	n	s	interval '1 minute'	0	call public.prc
2	db_demo	2022-03-25 07:58:15.893383	2022-03-25 07:58:16.608959	2022-03-25 07:58:15.893383	2022-03-25 07:59:15	n	s	interval '1 minute'	0	call public.prc

```

_job_1();
(2 rows)

```

步骤5 停止任务。

```
call dbms_job.broken(1,true);
broken
-----
(1 row)
```

步骤6 启动任务。

```
call dbms_job.broken(1,false);
broken
-----
(1 row)
```

步骤7 修改任务属性。

- 修改JOB的Next_date参数信息。例如，修改Job1的Next_date为1小时以后开始执行。

```
call dbms_job.next_date(1, sysdate+1.0/24);
next_date
-----
(1 row)
```

- 修改JOB的Interval参数信息。例如，修改Job1的Interval为每隔1小时执行一次。

```
call dbms_job.interval(1,'sysdate + 1.0/24');
interval
-----
(1 row)
```

- 修改JOB的What参数信息。例如，修改Job1的What为执行SQL语句“insert into public.test values(333, sysdate+5);”。

```
call dbms_job.what(1,'insert into public.test values(333, sysdate+5);');
what
-----
(1 row)
```

- 同时修改JOB的Next_date、Interval、What等多个参数信息。

```
call dbms_job.change(1, 'call public.prc_job_1();', sysdate, 'interval "1 minute"');
change
-----
(1 row)
```

步骤8 删除JOB。

```
call dbms_job.remove(1);
remove
-----
(1 row)
```

步骤9 JOB的权限控制。

- 当创建一个JOB时，该JOB会和创建该JOB的数据库和用户绑定（即：pg_job系统视图新增的JOB记录中的dbname和log_user）。
- 如果当前用户是DBA用户、系统管理员、该JOB的创建用户（即：pg_job中的log_user），那么该用户有权限通过高级包接口remove、change、next_data、what、interval删除或修改JOB的参数信息。否则，会提示当前用户没有权限操作该JOB。
- 如果当前数据库是该JOB创建所属的数据库（即：为pg_job系统视图中的dbname），那么连接到当前数据库上可以通过高级包接口remove、change、next_data、what、interval删除或修改JOB的参数信息。

- 当删除JOB所属的数据库（即：为pg_job系统视图中的dbname）时，系统会关联删除该数据库从属的JOB记录。
- 当删除JOB所属的用户（即：为pg_job系统视图中的log_user）时，系统会关联删除该用户从属的JOB记录。

----结束

3.10 查看 DWS 系统表

除了创建的表以外，数据库还包含很多系统表。这些系统表包含集群安装信息以及DWS上运行的各种查询和进程的信息。可以通过查询系统表来收集有关数据库的信息。

查看数据库中包含的表

例如，在PG_TABLES系统表中查看public schema中包含的所有表。

```
SELECT distinct(tablename) FROM pg_tables WHERE SCHEMANAME = 'public';
```

结果类似如下这样：

tablename
err_hr_staffs
test
err_hr_staffs_ft3
web_returns_p1
mig_seq_table
films4
(6 rows)

查看数据库用户

通过PG_USER可以查看数据库中所有用户的列表，还可以查看用户ID（USESYSID）和用户权限。

```
SELECT * FROM pg_user;
username | usesysid | usecreatedb | usesuper | usecatupd | userepl | passwd | valbegin | valuntil | respool
| parent | spacelimit | useconfig | nodegroup | tempspacelimit | spillspacelimit
it
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
Ruby    |      10 | t          | t        | t        | t        | ***** |          |          | default_pool | 0 |
dbadmin |   16393 | f          | f        | f        | f        | ***** |          |          | default_pool | 0 |
lily    |   16691 | f          | f        | f        | f        | ***** |          |          | default_pool | 0 |
jack    |   70694 | f          | f        | f        | f        | ***** |          |          | default_pool | 0 |
(4 rows)
```

DWS在内部使用Ruby执行日常管理和维护任务。可以向SELECT语句添加WHERE usesysid > 10来筛选查询，使其只显示用户定义的用户名称。

```
SELECT * FROM pg_user WHERE usesysid > 10;
username | usesysid | usecreatedb | usesuper | usecatupd | userepl | passwd | valbegin | valuntil | respool
| parent | spacelimit | useconfig | nodegroup | tempspacelimit | spillspacelimit
it
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+

```



```
---
dbadmin | 16393 | f | | f | f | f | ***** | | | default_pool | 0 |
lily | 16691 | f | | f | f | f | ***** | | | default_pool | 0 |
jack | 70694 | f | | f | f | f | ***** | | | default_pool | 0 |
(3 rows)
```

查看和停止正在运行的查询语句

通过视图 **PG_STAT_ACTIVITY** 可以查看正在运行的查询语句。方法如下：

步骤1 设置参数 track_activities 为 on。

```
SET track_activities = on;
```

当此参数为 on 时，数据库系统才会收集当前活动查询的运行信息。

步骤2 查看正在运行的查询语句。以查看正在运行的查询语句所连接的数据库名、执行查询的用户、查询状态及查询对应的 PID 为例：

```
SELECT datname, username, state, pid FROM pg_stat_activity;
```

如果 state 字段显示为 idle，则表明此连接处于空闲，等待用户输入命令。

如果仅需要查看非空闲的查询语句，则使用如下命令查看：

```
SELECT datname, username, state FROM pg_stat_activity WHERE state != 'idle';
```

步骤3 若需要取消运行时间过长的查询，通过 PG_TERMINATE_BACKEND 函数，根据线程 ID 结束会话。

```
SELECT PG_TERMINATE_BACKEND(139834759993104);
```

显示类似如下信息，表示结束会话成功。

```
PG_TERMINATE_BACKEND
-----
t
(1 row)
```

显示类似如下信息，表示用户执行了结束当前会话的操作。

```
FATAL: terminating connection due to administrator command
FATAL: terminating connection due to administrator command
```

说明

gsql 客户端使用 PG_TERMINATE_BACKEND 函数结束当前会话后台线程时，客户端不会退出而是自动重连。即还会返回 “The connection to the server was lost. Attempting reset: Succeeded.”

```
FATAL: terminating connection due to administrator command
FATAL: terminating connection due to administrator command
The connection to the server was lost. Attempting reset: Succeeded.
```

----结束

4 Oracle、Teradata 和 MySQL 语法兼容性差异

DWS支持Oracle（以下简称ORA）、Teradata（以下简称TD）和MySQL三种兼容模式，分别兼容Oracle、Teradata和MySQL语法，不同兼容模式下的语法行为有一些差异。

数据库兼容模型可以在创建数据库时指定（由DBCOMPATIBILITY参数控制），语法示例如下，具体参见CREATE DATABASE语法。

```
CREATE DATABASE td_compatible_db DBCOMPATIBILITY 'TD'; --创建兼容Teradata的数据库
CREATE DATABASE ora_compatible_db DBCOMPATIBILITY 'ORA'; --创建兼容Oracle的数据库
CREATE DATABASE mysql_compatible_db DBCOMPATIBILITY 'MYSQL'; --创建兼容MySQL的数据库
```

查询结果：

```
SELECT datname,datcompatibility FROM PG_DATABASE WHERE datname LIKE '%compatible_db';
  datname      | datcompatibility
-----+-----
td_compatible_db | TD
ora_compatible_db | ORA
mysql_compatible_db | MYSQL
(3 rows)
```

表 4-1 兼容项差异

兼容项	Oracle兼容	Teradata兼容	MySQL兼容
数据类型date	date会转为timestamp，包含年月日时分秒。	只有年月日。	只有年月日。
空串	只有null	区分空串和null	区分空串和null
空串转数字	null	转换为0。	转换为0。
超长字符自动截断	不支持。	支持(GUC参数td_compatible_truncation设置为ON)。	不支持。
varchar + int 运算	转为bigint + int计算。	转为numeric + numeric计算。	转为bigint + int计算。

兼容项	Oracle兼容	Teradata兼容	MySQL兼容
null拼接	非null对象与null拼接后返回非null对象。 例如, 'abc' null 返回'abc'。	GUC参数 behavior_compat_options增加 strict_text_concat_td 选项后, 兼容TD行为, null类型拼接后返回null。 例如, 'abc' null 返回 null。	兼容MySQL行为, null类型拼接后返回 null。 例如, 'abc' null 返回 null。
char(n)类型拼接	char(n)类型做拼接时移除右侧空格和占位。 例如, cast('a' as char(3)) 'b' 返回 'ab'。	GUC参数 behavior_compat_options增加 bpchar_text_without_rtrim 选项后, char(n)类型做拼接时, 保留空格, 并补足空格至指定的n长度。 当前不支持“比较字符串时忽略尾部空格”, 拼接后结果如果存在尾部空格, 进行比较时会对空格敏感。 例如, cast('a' as char(3)) 'b' 返回 'a b'。	移除右侧空格和占位。
concat(str1, str2)	返回所有非null字符串的连接	返回所有非null字符串的连接	入参中存在null时, 返回结果为null。
left和right负数处理	返回除最后/前 n 个字符以外的所有字符。	返回除最后/前 n 个字符以外的所有字符。	返回空串。
lpad(string text, length int [, fill text]) rpadd(string text, length int [, fill text])	通过填充字符 fill(缺省为空格), 把string填充到 length长度, 如果 string已经比 length长则将其尾部截断。如果fill为空串或者length为负数则返回 null。	如果fill为空串且 string长度小于length时, 返回原字符串, 如果length为负数则返回空串。	如果fill为空串且 string长度小于length时, 返回空串, 如果 length为负数则返回 null。
substr(str, s[, n])	s = 0时, 返回前n个字符。	s = 0时, 返回前n个字符。	s = 0时, 返回空串。

兼容项	Oracle兼容	Teradata兼容	MySQL兼容
substring(str, s[, n]) substring(str [from s] [for n])	s = 0时，返回前n - 1个字符 s < 0时，返回前s + n - 1个字符 n < 0时，报错。	s = 0时，返回前n - 1个字符。 s < 0时，返回前s + n - 1个字符。 n < 0时，报错。	s = 0时，返回空串。 s < 0时，倒数第 s 个字符位置开始截取n个字符。 n < 0时，返回空串。
trim、ltrim、rtrim、btrim(string[, characters])	从字符串string的指定位置删除只包含characters中字符（缺省为空格）的最长的字符串。	从字符串string的指定位置删除只包含characters中字符（缺省为空格）的最长的字符串。	从字符串string的指定位置删除等于characters的字符串（缺省为空格）。
log(x)	以10为底的对数。	以10为底的对数。	自然对数。
mod(x, 0)	除数为0时返回x。	除数为0时返回x。	除数为0时报错。
to_char(date)	入参最大值仅支持timestamp类型的最大值，不支持date类型的最大值；返回值类型为timestamp。	入参最大值仅支持timestamp类型的最大值，不支持date类型的最大值；返回值类型为date，且格式为'YYYY/MM/DD'(GUC参数convert_empty_str_to_null_td打开)。	入参最大值支持timestamp类型的最大值和date类型的最大值；返回值类型为date。
to_date, to_timestamp和to_number空串处理	返回null。	返回null(GUC参数convert_empty_str_to_null_td打开)。	to_date和to_timestamp返回null，to_number中参数为空串时，返回0。
last_day和next_day返回类型	timestamp类型。	timestamp类型。	date类型。
add_months返回类型	timestamp类型。	timestamp类型。	入参为date类型，返回date类型。 入参为timestamp类型，返回timestamp类型。 入参为timestamptz类型，返回timestamptz类型。
CURRENT_TIME CURRENT_TIME(p)	获取当前事务的时间，返回值类型为timetz。	获取当前事务的时间，返回值类型为timetz。	获取当前语句执行时间的时间，返回值类型为time。

兼容项	Oracle兼容	Teradata兼容	MySQL兼容
CURRENT_TIMESTAMP CURRENT_TIMESTAMP(p)	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为timestamptz。	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为timestamptz。	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为timestamp。
CURDATE	不支持。	不支持。	获取当前语句执行时的日期，返回值类型为date。
CURTIME(p)	不支持。	不支持。	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为time。
LOCALTIME LOCALTIME(p)	获取当前事务的时间，返回值类型为time。	获取当前事务的时间，返回值类型为time。	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为timestamp。
LOCALTIMESTAMP LOCALTIMESTAMP(p)	获取当前事务的时间，返回值类型为timestamp。	获取当前事务的时间，返回值类型为timestamp。	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为timestamp。
SYSDATE SYSDATE(p)	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为timestamp(0)。	获取当前语句执行时的时间，返回值类型为timestamp(0)。	获取当前系统的时间，返回值类型为timestamp(0)。此函数不可下推，建议用current_date代替。
now()	获取当前事务时间，返回值类型为timestamptz。	获取当前事务时间，返回值类型为timestamptz。	获取语句执行的时间，返回值类型为timestamptz。
操作符'^'	幂运算。	幂运算。	异或。
表达式 greatest、least	返回所有非null入参的比较结果。	返回所有非null入参的比较结果。	入参中存在null时，返回结果为null。
表达式case、coalesce、if、ifnull入参类型不同	报错。	兼容TD行为，支持数字和字符串之间的类型转换，比如coalesce参数输入int和varchar类型，解析成varchar类型。	兼容MySQL行为，支持其他类型和字符串之间的类型转换，比如coalesce参数输入date、int和varchar类型，解析成varchar类型。
反引号	不支持。	不支持。	区分MySQL的保留字与普通字符。

举例说明

以下以兼容Teradata模式为例运行SQL，如果需要查看Oracle、MySQL兼容模式下的行为差异，可以切换到对应的数据库ora_compatible_db、mysql_compatible_db，然

后运行以下相同的SQL语句（表名相应替换为ora_table、mysql_table），即可体会上表所列举的不同兼容模式下的行为差异。

```
CREATE TABLE td_table(a INT,b VARCHAR(5),c date);  
INSERT INTO td_table VALUES(1,null,CURRENT_DATE);  
INSERT INTO td_table VALUES(2,"",CURRENT_DATE);
```

区分空串和 NULL，date 类型只显示年月日

TD和MySQL模式下，区分空串和NULL，ORA模式下不区分空串和NULL，date类型会转为timestamp，包含年月日时分秒。

TD 模式

```
SELECT a, b, b IS NULL AS null, c FROM td_table;
```

a	b	null	c
2		f	2025-08-12
1		t	2025-08-12

(2 rows)

```
SELECT CURRENT_DATE;
```

date
2025-08-12

(1 row)

ORA 模式

```
SELECT a, b, b IS NULL AS null, c FROM ora_table;
```

a	b	null	c
1		t	2025-08-12 00:00:00
2		t	2025-08-12 00:00:00

(2 rows)

```
SELECT CURRENT_DATE;
```

date
2025-08-12

(1 row)

MySQL 模式

```
SELECT a, b, b IS NULL AS null, c FROM mysql_table;
```

```
a | b | null | c
---+---+---+-----
2 |   | f   | 2025-08-12
1 |   | t   | 2025-08-12
(2 rows)
```

```
SELECT CURRENT_DATE;
```

```
current_date
-----
2025-08-12
(1 row)
```

空串转 int，转为 0

TD数据库不同于Oracle，Oracle将空串当作NULL进行处理，TD在将空串转换为数值类型的时候，默认将空串转换为0进行处理，因此查询空串会查询到数值为0的数据。

同样地，在TD兼容模式下，字符串转换数值的过程中，也会将空串默认转换为相应数值类型的0值进行处理。除此之外，'-'、'+'、' '这些字符串也都会在TD兼容模式下默认转换为0进行处理，但是小数点字符串'.'会报错。

TD 模式

```
SELECT b::int FROM td_table WHERE b = '';
```

```
b
---
0
(1 row)
```

ORA 模式

```
SELECT b::int FROM ora_table WHERE b = '';
```

```
b
---
(0 rows)
```

MySQL 模式

```
SELECT b::int FROM mysql_table WHERE b = '';
```

```
b
---
0
(1 row)
```

超长字符自动截断

- TD模式下，`td_compatible_truncation`参数设置为on时，将启用超长字符串自动截断功能，在后续的insert语句中（不包含外表的场景下），对目标表中char和varchar类型的列上插入超长字符串时，系统会自动按照目标表中相应列定义的最大长度对超长字符串进行截断。
- ORA和MySQL模式下，插入超长字符串会报错。

TD 模式

```
SHOW td_compatible_truncation;  
SET td_compatible_truncation = ON;  
INSERT INTO td_table VALUES(3,'12345678',CURRENT_DATE);  
SELECT * FROM td_table WHERE a = 3;
```

```
a | b | c  
--+-+-----+-----  
3 | 12345 | 2025-08-12  
(1 row)
```

ORA 模式

参数`td_compatible_truncation`设置无效，插入超长字符会报错。

```
SHOW td_compatible_truncation;  
SET td_compatible_truncation = ON;  
INSERT INTO ora_table VALUES(3,'12345678',CURRENT_DATE);
```

```
ERROR:  dn_6001_6002: value too long for type character varying(5)  
CONTEXT:  referenced column: b
```

Mysql 模式

参数`td_compatible_truncation`设置无效，插入超长字符会报错。

```
SHOW td_compatible_truncation;  
SET td_compatible_truncation = ON;  
INSERT INTO mysql_table VALUES(3,'12345678',CURRENT_DATE);
```

```
ERROR:  dn_6001_6002: value too long for type character varying(5)  
CONTEXT:  referenced column: b
```

varchar + int 运算，转为 numeric + numeric 计算

- TD模式下，varchar + int运算，转为numeric + numeric计算。
- ORA和MySQL模式下，转为bigint + int计算。

TD 模式

```
EXPLAIN VERBOSE SELECT b + a FROM td_table WHERE a = 3;
```



```
QUERY PLAN
-----
id |          operation          | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+
1 | -> Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__" |      0 |           |         | 0.00

Targetlist Information (identified by plan id)
-----
1 --Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__"
   Output: (((td_table.b)::numeric + (td_table.a)::numeric))
   Node/s: All datanodes (v3_logical, bucket:24)
   Remote query: SELECT b::numeric + a::numeric AS "?column?" FROM public.td_table WHERE a = 3
```

ORA 模式

```
INSERT INTO ora_table VALUES(3,'12345',CURRENT_DATE);
EXPLAIN VERBOSE SELECT b + a FROM ora_table WHERE a = 3;
```

```
QUERY PLAN
-----
id |          operation          | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+
1 | -> Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__" |      0 |           |         | 0.00

Targetlist Information (identified by plan id)
-----
1 --Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__"
   Output: (((ora_table.b)::bigint + ora_table.a))
   Node/s: All datanodes (v3_logical, bucket:24)
   Remote query: SELECT b::bigint + a AS "?column?" FROM public.ora_table WHERE a = 3
```

MySQL 模式

```
INSERT INTO mysql_table VALUES(3,'12345',CURRENT_DATE);
EXPLAIN VERBOSE SELECT b + a FROM mysql_table WHERE a = 3;
```

```
QUERY PLAN
-----
id |          operation          | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+
1 | -> Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__" |      0 |           |         | 0.00

Targetlist Information (identified by plan id)
-----
1 --Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__"
   Output: (((mysql_table.b)::bigint + mysql_table.a))
   Node/s: All datanodes (v3_logical, bucket:24)
   Remote query: SELECT b::bigint + a AS "?column?" FROM public.mysql_table WHERE a = 3
```

null 拼接返回 null

- TD模式：GUC参数`behavior_compat_options`增加`strict_text_concat_td`选项，日期、时间、数字、字符串和null拼接均会返回null。
- ORA模式：非null对象与null拼接后返回非null对象。例如，'abc' || null返回'abc'。
- MySQL模式：兼容MySQL行为，null类型拼接后返回null。例如，'abc' || null返回null。

TD 模式

```
SET behavior_compat_options = 'strict_text_concat_td';
SELECT '2024-02-07 12:12:12'::TIMESTAMP || NULL;
SELECT '12:12:12'::TIME || NULL;
SELECT '12'::TINYINT || NULL;
SELECT 'abc'::CHAR(10) || NULL;
```

```
?column?
-----
(1 row)
```

ORA 模式

```
SELECT 'abc'::CHAR(10) || NULL;
```

```
?column?
-----
abc
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT 'abc'::CHAR(10) || NULL;
```

```
?column?
-----
(1 row)
```

char(n)类型拼接

- TD模式下，GUC参数`behavior_compat_options`增加`bpchar_text_without_rtrim`选项，`char(n)`类型做拼接时，保留空格，并补足空格至指定的`n`长度。
- ORA和MySQL模式下，不保留空格。

TD 模式

例如，a后面带3个空格，强制转换成`char(10)`后，由于不足10个字符，则会用空格填充到10个字符，占用10个字节的存储空间，每个字节是8位，所以结果是80位。

```
SET behavior_compat_options = 'bpchar_text_without_rtrim';
SELECT bit_length('a '::char(10));
```

```
bit_length
-----
80
(1 row)
```

ORA 和 MySQL 模式

ORA和MySQL模式下，不保留空格，a只占了1个字符，占用1个字节的存储空间，所以结果是8。

```
SELECT bit_length('a '::char(10));
```

```
bit_length
-----
          8
(1 row)
```

concat(str1,str2)

TD和ORA模式下，返回所有非null字符串的连接。MySQL模式下，入参中存在null时，返回结果为null。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT concat(null, 'World!');
```

```
concat
-----
World!
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT concat(null, 'World!');
```

```
concat
-----
(1 row)
```

left 和 right 负数处理

TD和ORA兼容模式下，left和right函数分别返回除最后、最前|n|个字符以外的所有字符。MySQL模式下，返回空串。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT left('abcde', -2);
```

```
left
-----
abc
(1 row)
```

```
SELECT right('abcde', -2);
```

```
right
-----
cde
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT left('abcde', -2);
```

```
left
-----
(1 row)
```

```
SELECT right('abcde', -2);
```

```
right
-----
(1 row)
```

lpad 和 rpad 空串处理

- lpad和rpad函数在TD兼容模式下：如果fill为空串且string长度小于length时，返回原字符串。如果length为负数则返回空串。
- ORA模式下，都返回null。
- MySQL模式下，如果fill为空串且string长度小于length时，返回空串，如果length为负数则返回null。

TD 模式

```
SELECT lpad('a',7,'');
```

```
lpad
-----
a
(1 row)
```

```
SELECT lpad('a',-7,'');
```

```
lpad
-----
(1 row)
```

```
SELECT rpad('a',7,'');
```

```
      rpad
      -----
      a
      (1 row)
```

```
SELECT rpad('a',-7,"");
```

```
      rpad
      -----
      (1 row)
```

ORA 模式

ORA模式下，返回null。rpad示例类似，不再赘述。

```
SELECT lpad('a',7,"");
```

```
      lpad
      -----
      (1 row)
```

```
SELECT lpad('a',-7,"");
```

```
      lpad
      -----
      (1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT lpad('a',7,"");
```

```
      lpad
      -----
      (1 row)
```

```
SELECT lpad('a',-7,"");
```

```
      lpad
      -----
      (1 row)
```

substr 返回子串

substr(str, s[, n])函数在TD和ORA模式下, s = 0时, 返回前n个字符。在MySQL模式下, 返回空串。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT SUBSTR('Hello, World!', 0, 5);
```

```
substr
-----
Hello
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT SUBSTR('Hello, World!', 0, 5);
```

```
substr
-----
(1 row)
```

substring 返回子串

substring(str [from s] [for n])函数在TD和ORA模式下:

- s = 0时, 返回前n - 1个字符。
- s < 0时, 返回前s + n - 1个字符。
- n < 0时, 报错。

MySQL模式下:

- s = 0时, 返回空串。
- s < 0时, 倒数第|s|个字符位置开始截取n个字符。
- n < 0时, 返回空串。

TD 和 ORA 模式

示例1: s=0, n=5时返回'Hello, World!'前4个字符。

```
SELECT SUBSTRING('Hello, World!' FROM 0 FOR 5);
```

```
substring
-----
Hell
(1 row)
```

示例2: s=-1, n=4时返回'Hello, World!'前两个字符。

```
SELECT SUBSTRING('Hello, World!' FROM -1 FOR 4);
```

```
substring
-----
He
(1 row)
```

示例3：n=-1时直接报错。

```
SELECT SUBSTRING('Hello, World!' FROM -1 FOR -1);
```

```
ERROR: negative substring length not allowed
CONTEXT: referenced column: substring
```

MySQL 模式

示例1：s=0，n=5时返回空串。

```
SELECT SUBSTRING('Hello, World!' FROM 0 FOR 5);
```

```
substring
-----
(1 row)
```

示例2：s=-1，n=4时返回最后一个字符。

```
SELECT SUBSTRING('Hello, World!' FROM -1 FOR 4);
```

```
substring
-----
!
(1 row)
```

示例3：n=-1时返回空串。

```
SELECT SUBSTRING('Hello, World!' FROM -1 FOR -1);
```

```
substring
-----
(1 row)
```

btrim(string[,characters])

- TD和ORA模式下，从字符串string的指定位置删除只包含characters中字符（缺省为空格）的最长的字符串。
- MySQL模式下，从字符串string的指定位置删除等于characters的字符串（缺省为空格）。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT BTRIM('xxHello Worldxx', 'xxz');
```

```
btrim
-----
Hello World
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT BTRIM('xxHello Worldxx', 'xxz');
```

```
btrim
-----
xxHello Worldxx
(1 row)
```

log(x)对数运算

- TD和ORA模式下log(x)表示以10为底的对数，例如log(100)等同于log(10,100)。
- MySQL模式下表示自然对数，即以e为底（ $e \approx 2.71828$ ）的对数，例如log(100)约等同于log(2.71828,100)。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT log(100);
```

```
log
----
2
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT log(100);
```

```
log
-----
4.60517018598809
(1 row)
```

mod(x,0)取模运算

TD和ORA模式下mod(x)除数为0时返回x。MySQL模式下报错。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT mod(3,0);
```

```
mod
----
3
(1 row)
```


MySQL 模式

```
SELECT mod(3,0);
```

```
ERROR:  division by zero
CONTEXT:  referenced column: mod
```

to_char(date)

- TD模式下，入参最大值仅支持timestamp类型的最大值，不支持date类型的最大值；返回值类型为date，且格式为'YYYY/MM/DD'(GUC参数 [behavior_compat_options](#)配置成convert_empty_str_to_null_td)。
- ORA模式下，入参最大值仅支持timestamp类型的最大值，不支持date类型的最大值；返回值类型为timestamp。
- MySQL模式下，入参最大值支持timestamp类型的最大值和date类型的最大值；返回值类型为date。

TD 模式

```
SELECT TO_CHAR(DATE '294276-12-31');
```

```
to_char
-----
294276/12/31
(1 row)
```

```
SELECT TO_CHAR(DATE '5874897-12-31');
```

```
ERROR:  date out of range for timestamp
CONTEXT:  referenced column: to_char
```

ORA 模式

```
SELECT TO_CHAR(DATE '294276-12-31');
```

```
to_char
-----
294276-12-31 00:00:00
(1 row)
```

```
SELECT TO_CHAR(DATE '5874897-12-31');
```

```
ERROR:  timestamp out of range: "5874897-12-31"
LINE 1: SELECT TO_CHAR(DATE '5874897-12-31');
                        ^
CONTEXT:  referenced column: to_char
```

MySQL 模式

```
SELECT TO_CHAR(DATE '294276-12-31');
```

```
to_char
-----
294276-12-31
(1 row)
```

```
SELECT TO_CHAR(DATE '5874897-12-31');
```

```
to_char
-----
5874897-12-31
(1 row)
```

to_date, to_timestamp 和 to_number 空串处理

- TD兼容模式下，GUC参数`behavior_compat_options`配置成`convert_empty_str_to_null_td`参数，这些函数都返回null。
- ORA模式下，都返回null。
- MySQL模式下，`to_date`和`to_timestamp`返回null，`to_number`中参数为空串时，返回0。

TD 和 ORA 模式

```
SET behavior_compat_options = 'convert_empty_str_to_null_td'; --仅对TD模式生效。
SELECT TO_DATE('');
SELECT TO_TIMESTAMP('');
SELECT TO_NUMBER('');
```

```
to_number
-----
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT TO_DATE('');
SELECT TO_TIMESTAMP('');
SELECT TO_NUMBER('');
```

```
to_date
-----
(1 row)
```

```
to_timestamp
-----
(1 row)
```

```
to_number
-----
          0
(1 row)
```

last_day 和 next_day

- TD和ORA模式下，返回均为timestamp类型。
- MySQL模式下，返回date类型。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT last_day(to_date('2024-02-07', 'YYYY-MM-DD')) AS cal_result;
```

```
cal_result
-----
2024-02-29 00:00:00
(1 row)
```

```
SELECT next_day(TIMESTAMP '2024-02-07 00:00:00','Sunday')AS cal_result;
```

```
cal_result
-----
2024-02-11 00:00:00
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT last_day(to_date('2024-02-07', 'YYYY-MM-DD')) AS cal_result;
```

```
cal_result
-----
2024-02-29
(1 row)
```

```
SELECT next_day(TIMESTAMP '2024-02-07 00:00:00','Sunday')AS cal_result;
```

```
cal_result
-----
2024-02-11
(1 row)
```

add_months 时间加月

TD和ORA模式下，返回均为timestamp类型加月。

MySQL模式下：

- 入参为date类型，返回date类型。

- 入参为timestamp类型，返回timestamp类型。
- 入参为timestampz类型，返回timestampz类型。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT add_months('2024-02-07'::date,3);
```

```
add_months
-----
2024-05-07 00:00:00
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT add_months('2024-02-07'::date,3);
```

```
add_months
-----
2024-05-07
(1 row)
```

```
SELECT add_months('2024-02-07 00:00:00',3);
```

```
add_months
-----
2024-05-07 00:00:00+08
(1 row)
```

操作符'^'

- TD和ORA模式下，表示幂运算。
- MySQL模式下，表示异或。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT 10^3;
```

```
?column?
-----
1000
(1 row)
```

MySQL 模式

```
SELECT 10^3;
```

```
?column?
-----
9
(1 row)
```

表达式 greatest、least

- TD和ORA模式下，返回所有非null入参的比较结果。
- MySQL模式下，入参中存在null时，返回结果为null。

TD 和 ORA 模式

```
SELECT greatest(1,2,3),least(1,2,3),greatest(1,null,3),least(1,null,3);
```

greatest	least	greatest	least
3	1	3	1

(1 row)

MySQL 模式

```
SELECT greatest(1,2,3),least(1,2,3),greatest(1,null,3),least(1,null,3);
```

greatest	least	greatest	least
3	1		

(1 row)

case 和 coalesce 表达式

- TD模式：兼容TD行为，支持数字和字符串之间的类型转换，比如coalesce参数输入int和varchar类型，解析成varchar类型。
- ORA模式：报错。
- MySQL模式：兼容MySQL行为，支持其他类型和字符串之间的类型转换，比如coalesce参数输入date、int和varchar类型，解析成varchar类型。

TD 模式

对于case和coalesce，在TD兼容模式下的处理：

- 如果所有输入都是相同的类型，并且不是unknown类型，那么解析成这种类型。
- 如果所有输入都是unknown类型则解析成text类型。
- 如果输入字符串（包括unknown，unknown当text来处理）和数字类型，那么解析成字符串类型，如果是其他不同的类型范畴，则报错。
- 如果输入类型是同一个类型范畴，则选择该类型的优先级较高的类型。
- 把所有输入转换为所选的类型。如果从给定的输入到所选的类型没有隐式转换则失败。

示例1：Union中的待定类型解析。这里，unknown类型文本'b'将被解析成text类型。

```
SELECT text 'a' AS "text" UNION SELECT 'b';
```

text
a
b

(2 rows)

示例2：简单Union中的类型解析。文本1.2的类型为numeric，而且integer类型的1可以隐含地转换为numeric，因此使用这个类型。

```
SELECT 1.2 AS "numeric" UNION SELECT 1;
```

```
numeric
-----
      1
      1.2
(2 rows)
```

示例3：转置Union中的类型解析。这里，因为类型real不能被隐含转换成integer，但是integer可以隐含转换成real，那么联合的结果类型将是real。

```
SELECT 1 AS "real" UNION SELECT CAST('2.2' AS REAL);
```

```
real
-----
      1
      2.2
(2 rows)
```

示例4：TD模式下，coalesce参数输入int和varchar类型，那么解析成varchar类型，ORA模式下会报错。查看coalesce参数输入int和varchar类型的查询语句的执行计划如下。

```
EXPLAIN VERBOSE select coalesce(a, b) FROM td_table;
```

```
QUERY PLAN
-----
id |          operation          | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----
 1 | -> Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__" |      0 |           |         | 0.00

Targetlist Information (identified by plan id)
-----
 1 --Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__"
    Output: (COALESCE((td_table.a)::character varying, td_table.b))
    Node/s: All datanodes (v3_logical, bucket:24)
    Remote query: SELECT COALESCE(a::character varying, b) AS "coalesce" FROM public.td_table
```

ORA 模式

TD模式下，coalesce参数输入int和varchar类型，解析成varchar类型，ORA模式下会报错。查看coalesce参数输入int和varchar类型的查询语句的执行计划如下。

```
EXPLAIN VERBOSE select coalesce(a, b) FROM ora_table;
```

```
ERROR: COALESCE types integer and character varying cannot be matched
LINE 1: EXPLAIN VERBOSE select coalesce(a, b) FROM ora_table;
                                   ^
CONTEXT: referenced column: coalesce
```

MySQL 模式

兼容MySQL行为，支持其他类型和字符串之间的类型转换，比如coalesce参数输入date、int和varchar类型，解析成varchar类型。

5 DWS 数据库安全管理

5.1 DWS 用户及权限管理

5.1.1 DWS 数据库用户类型

在非三权分立模式下，DWS支持管理员用户和普通用户两种类型的数据库账号。三权分立下，用户类型和权限请参考[DWS三权分立](#)。

- 管理员用户可以管理所有普通用户和数据库。
- 普通用户可连接和访问数据库，并在授权后进行特定的数据库操作以及执行SQL语句。

在用户登录DWS数据库时会对其进行身份验证。用户可以拥有数据库和数据库对象（例如表），并且可以向用户和角色授予对这些对象的权限以控制谁可以访问哪个对象。除管理员外，具有CREATEDB属性的用户可以创建数据库并授予对这些数据库的权限。

数据库用户类型

表 5-1 数据库用户类型

用户类型	描述	可进行的操作	如何创建
管理员 dbadmin	管理员也称作系统管理员，是指具有SYSADMIN属性的账户。	非三权分立模式下，拥有系统的最高权限，能够执行所有的操作。系统管理员具有与对象所有者相同的权限。	• 在DWS 管理控制台创建集群时创建的用户dbadmin是系统管理员。 • 使用CREATE USER或ALTER USER语法创建和设置管理员用户。 CREATE USER sysadmin WITH SYSADMIN password '{Password}'; ALTER USER u1 SYSADMIN;

用户类型	描述	可进行的操作	如何创建
普通用户	普通用户	- 使用工具连接数据库。 - 拥有数据库系统特定操作的属性，如 CREATEDB、CREATEROLE、SYSADMIN。 - 访问数据库对象。 - 执行SQL语句。	使用CREATE USER语法创建普通用户。 <pre>CREATE USER u1 PASSWORD '{Password}';</pre>
	私有用户	在非三权分立模式下，创建的具有INDEPENDENT属性的私有用户。 数据库管理员在未经其授权前，只能进行控制操作（DROP、ALTER、TRUNCATE），无权进行INSERT、DELETE、SELECT、UPDATE、COPY、GRANT、REVOKE、ALTER OWNER操作。	使用CREATE USER语法创建私有用户。 <pre>CREATE USER user_independent WITH INDEPENDENT IDENTIFIED BY '{Password}';</pre>

5.1.2 DWS 数据库用户管理

使用CREATE USER和ALTER USER可以创建和管理数据库用户。

- 非三权分立下，DWS用户账户只能由系统管理员或拥有CREATEROLE属性的安全管理员创建和删除。
- 三权分立时，用户账户只能由安全管理员创建。

创建用户

CREATE USER语句用于创建新的DWS用户。创建新用户后，可以使用该用户连接数据库。

- 创建普通用户u1，并设置用户拥有CREATEDB属性。

```
CREATE USER u1 WITH CREATEDB PASSWORD '{Password}';
```
- 创建系统管理员mydbadmin，需指定参数SYSADMIN。

```
CREATE USER mydbadmin sysadmin PASSWORD '{Password}';
```
- 通过视图PG_USER查看已创建的用户。

```
SELECT * FROM pg_user;
```
- 要查看用户属性，请查询系统表PG_AUTHID。

```
SELECT * FROM pg_authid;
```

修改用户属性

ALTER USER语句用于更改用户属性（例如，更改用户密码或权限等内容）。

示例：

- 用户u1重命名为u2：

```
ALTER USER u1 RENAME TO u2;
```
- 为用户u1赋予CREATEROLE权限：

```
ALTER USER u1 CREATEROLE;
```
- 修改用户密码可参考[密码设置和修改](#)。

锁定用户

ALTER USER语句中ACCOUNT LOCK | ACCOUNT UNLOCK参数用于锁定或者解锁用户，被锁定的用户不允许登录。若管理员发现某账户被盗、非法访问等异常情况，可手动锁定该账户；当管理员认为账户恢复正常后，可手动解锁该账户。

示例：

- 锁定用户u1：

```
ALTER USER u1 ACCOUNT LOCK;
```
- 解锁用户u1：

```
ALTER USER u1 ACCOUNT UNLOCK;
```

删除用户

DROP USER语句用于删除一个或多个DWS用户。当确认账户不再使用，管理员可以删除用户账户。用户删除后不可恢复。

- 同时删除多个用户时，用","隔开。
- 成功删除用户后，该用户的所有权限也会被一同删除。
- 当删除的用户正处于活动状态时，此会话状态不会立马断开，用户在会话状态断开后才会被完全删除。
- DROP USER语句指定CASCADE时，可级联删除依赖用户的表等对象。即删除owner是该用户的对象，并清理掉其他对象对该用户的授权信息。

示例：

- 删除用户u1：

```
DROP USER u1;
```
- 级联删除账户u2：

```
DROP USER u2 CASCADE;
```

5.1.3 自定义 DWS 密码策略

创建用户或修改用户时需要指定密码，DWS有默认密码复杂度要求，也支持用户自定义数据库账户密码策略。

DWS 默认密码策略

DWS默认进行密码复杂度校验，默认密码策略要求如下：

- 长度为8~32个字符。
- 至少包含大写字母、小写字母、数字或特殊字符中三种的组合。
- 不能是用户名和用户名反序，此条要求为非大小写敏感。
- 不能是当前密码、当前密码的反序。

自定义密码策略

密码策略包含：密码复杂度要求、密码有效期、密码重用设置以及密码的加密方式及密码重试与锁定，不同的策略项由对应的GUC参数控制，参见下表（详细内容也可参考[安全和认证（postgres.conf）](#)）：

表 5-2 自定义密码策略及对应 GUC 参数

密码策略	对应参数名称	参数描述	参数取值范围	DWS 默认值
是否进行密码复杂度检查	password_policy	创建或者修改DWS账户时，该参数决定是否进行密码复杂度检查。	整型，0、1 0表示不采用任何密码复杂度策略。设置为0会存在安全风险，不建议设置为0 1表示采用默认密码复杂度校验策略。	1
密码复杂度要求	password_min_length	密码的最小长度。	整型，6~999	8
	password_max_length	密码的最大长度。	整型，6~999	32
	password_min_uppercase	包含大写字母（A-Z）的最少个数。	整型，0~999 0表示没有限制。 1~999表示创建账户所指定的密码中至少需要包含大写字母个数。	0
	password_min_lowercase	包含小写字母（a-z）的最少个数。	整型，0~999 0表示没有限制。 1~999表示创建账户所指定的密码中至少需要包含小写字母个数。	0
	password_min_digital	包含数字（0-9）的最少个数。	整型，0~999 0表示没有限制。 1~999表示创建账户所指定的密码中至少需要包含数字个数。	0
	password_min_special	包含特殊字符的最少个数（特殊字符的列表请参见表5-3）。	整型，0~999 0表示没有限制。 1~999表示创建账户所指定的密码中至少需要包含特殊字符个数。	0

密码策略	对应参数名称	参数描述	参数取值范围	DWS 默认值
密码有效期	password_effect_time	用户的密码有效期。当达到所设置的密码到期提醒天数 password_notify_time 时，系统会在用户登录数据库时提示用户修改密码。	浮点型，0~999，单位为天。 0表示不开启有效期限制功能。 1~999表示创建账户所指定的密码有效期，临近或超过有效期系统会提示用户修改密码。	90
	password_notify_time	密码到期前提醒的天数。	整型，0~999，单位为天。 0表示不开启提醒功能。 1~999表示账户密码到期前提醒的天数。	7
密码重用设置	password_reuse_time	不可重用天数。	浮点型，0~3650，单位为天。 0表示不检查密码可重用天数。 - 正数表示新密码不能为该值指定的天数内使用过的密码。	60
	password_reuse_max	不可重用次数。	整型，0~1000 0表示不检查密码可重用次数。 - 正整数表示新密码不能为该值指定的次数内使用过的密码。	0
加密方式	password_encryption_type	采用何种加密方式对用户密码进行加密存储。	0、1、2 0表示采用md5方式对密码加密。密码存储方式为md5加密后密文。不建议用户使用。 1表示采用sha256方式对密码加密，兼容postgres客户端的md5用户认证方式。密码存储方式为md5+sha256综合后的密文。 2表示采用sha256方式对密码加密。密码存储方式为sha256加密后密文。	1

密码策略	对应参数名称	参数描述	参数取值范围	DWS 默认值
重试与锁定	password_lock_time	账户被锁定后自动解锁的时间	浮点型，0~365，单位为天。 0表示密码验证失败时，自动锁定功能不生效。 - 正数表示账户被锁定后，当锁定时间超过password_lock_time设定的值时，账户将会被自行解锁。 说明 参数password_lock_time的整数部分表示天数，小数部分可以换算成时、分、秒。	1
	failed_login_attempts	如果输入密码错误的次数达到failed_login_attempts则当前账户被锁定，password_lock_time秒后被自动解锁。	整型，0~1000 0表示自动锁定功能不生效。 - 正整数表示当错误密码次数达到failed_login_attempts设定的值时，当前账户将被锁定。	10

表 5-3 特殊字符

编号	字符	编号	字符	编号	字符	编号	字符
1	~	9	*	17		25	<
2	!	10	(	18	[	26	.
3	@	11	)	19	{	27	>
4	#	12	-	20	}	28	/
5	\$	13	_	21	]	29	?
6	%	14	=	22	;	-	-
7	^	15	+	23	:	-	-
8	&	16	\	24	,	-	-

示例二：配置密码有效期password_effect_time参数。

1. 使用如下命令连接数据库。

```
gsql -d postgres -p 25308
```

postgres为需要连接的数据库名称，25308为CN的端口号。

连接成功后，系统显示类似如下信息：

```
gsql ((GaussDB x.x.x build 39137c2d) compiled at 2022-04-01 15:43:11 commit 3629 last mr 5138
release)
Non-SSL connection (SSL connection is recommended when requiring high-security)
Type "help" for help.
```

```
postgres=#
```

2. 查看已配置的参数。

```
SHOW password_effect_time;
password_effect_time
```

```
-----
90
(1 row)
```

如果显示结果不为90，执行“\q”命令退出数据库。

3. 执行如下命令设置成默认值90（不建议设置为0）。

```
gs_guc reload -Z coordinator -Z datanode -N all -I all -c "password_effect_time = 90"
```

密码设置和修改

- 建议系统管理员和普通用户都要定期修改自己的账户密码，避免账户密码被非法窃取。

以修改用户user1密码为例，使用管理员用户连接数据库并执行如下命令：

```
ALTER USER user1 IDENTIFIED BY 'newpassword' REPLACE 'oldpassword';
```

说明

密码要符合[DWS默认密码策略](#)，否则会执行失败。

- 管理员可以修改自己的或者其他账户的密码。通过修改其他账户的密码，解决用户密码遗失所造成无法登录的问题。

以修改用户joe账户密码为例，命令格式如下：

```
ALTER USER joe IDENTIFIED BY 'password';
```

说明

- 系统管理员之间不允许互相修改对方密码。
- 系统管理员可以修改普通用户密码且不需要用户原密码。
- 系统管理员可以修改自己的密码但需要管理员原密码。
- 密码验证
设置当前会话的用户和角色时，需要验证密码。如果输入密码与用户的存储密码不一致，则会报错。

以设置用户joe为例，命令格式如下：

```
SET ROLE joe PASSWORD 'password';
```

显示如下命令表示设置成功：

```
SET ROLE
```

5.1.4 DWS 数据库权限管理

权限概述

权限表示用户访问某个数据库对象（包括模式、表、函数、序列等）的操作（包括增、删、改、查、创建等）是否被允许。

DWS中的权限管理分为三种场景：

- 系统权限

系统权限又称为用户属性，包括SYSADMIN、CREATEDB、CREATEROLE、AUDITADMIN和LOGIN。

系统权限一般通过CREATE/ALTER ROLE语法来指定。其中，SYSADMIN权限可以通过GRANT/REVOKE ALL PRIVILEGE授予或撤销。但系统权限无法通过ROLE和USER的权限被继承，也无法授予PUBLIC。

- 数据对象权限

将数据库对象（表和视图、指定字段、数据库、函数、模式等）的相关权限授予特定角色或用户。GRANT命令将数据库对象的特定权限授予一个或多个角色。这些权限会追加到已有的权限上。

- 用户权限

将一个角色或用户的权限授予一个或多个其他角色或用户。在这种情况下，每个角色或用户都可视为拥有一个或多个数据库权限的集合。

当声明了WITH ADMIN OPTION，被授权的用户可以将该权限再次授予其他角色或用户，以及撤销所有由该角色或用户继承到的权限。当授权的角色或用户发生变更或被撤销时，所有继承该角色或用户权限的用户拥有的权限都会随之发生变更。

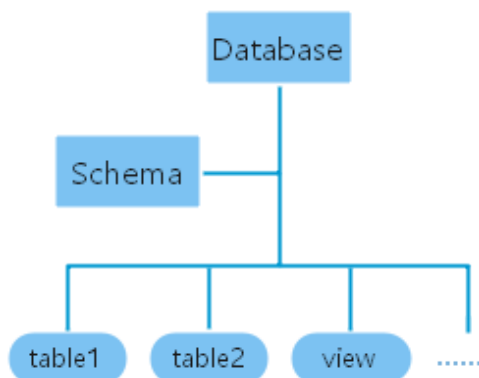
数据库系统管理员可以给任何角色或用户授予/撤销任何权限。拥有CREATEROLE权限的角色可以赋予或者撤销任何非系统管理员角色的权限。

层级权限管理

DWS通过Database、Schema和数据对象权限实现层级权限管理。

- Database之间无法直接互访，通过连接隔离实现彻底的权限隔离。各个Database之间共享资源极少，可实现连接隔离、权限隔离等。数据库集群包含一个或多个已命名数据库。用户和角色在整个集群范围内是共享的，但是其数据并不共享。即用户可以连接任何数据库，但当连接成功后，任何用户都只能访问连接请求里所声明的数据库。
- Schema隔离的方式共用资源较多，可以通过GRANT与REVOKE语法便捷地控制不同用户对各Schema及其下属对象的权限，从而赋给业务更多的灵活性。每个数据库包括一个或多个Schema。每个Schema包含表、函数等其他类型的对象。用户要访问包含在指定Schema中的对象，需要被授予Schema的USAGE权限。
- 对象创建后，默认只有对象所有者或者系统管理员可以查询、修改和删除对象。其他用户要访问包含具体的数据库对象，例如table1，需要首先被授予database的CONNECT权限，再被授予Schema的USAGE权限，最后授予table1的SELECT权限。用户要访问底层的对象，必须先赋予上层对象的权限。比如用户要创建或者删除Schema，需要首先被授予database的CREATE权限；

图 5-1 层级权限管理



角色

DWS的权限管理模型，是一种典型的RBAC（基于角色的权限控制）的实现。其将用户、角色、权限通过此模型管理起来。

角色是一组权限的集合。

- “用户”概念和“角色”概念实际是等同的，唯一的区别在于“用户”拥有login权限，而“角色”拥有nologin权限。
- 按照数据库系统中承担的责任划分具有不同权限的角色。角色是数据库权限的集合，代表了一个数据库用户、或一组数据用户的行为约束。
- 角色和用户可以转换，通过ALTER将角色拥有登录权限。
- 通过GRANT把角色授予用户后，用户即具有了角色的所有权限。推荐使用角色进行高效权限分配。例如，可以为设计、开发和维护人员创建不同的角色，将角色GRANT给用户后，再向每个角色中的用户授予其所需数据的差异权限。在角色级别授予或撤销权限时，这些权限更改会对角色下的所有成员生效。
- 非三权分立时，只有系统管理员和具有CREATEROLE属性的用户才能创建、修改或删除角色。三权分立下，只有具有CREATEROLE属性的用户才能创建、修改或删除角色。

要查看所有角色，请查询系统表PG_ROLES：

```
SELECT * FROM PG_ROLES;
```

具体的创建，修改和删除角色操作，可参考《SQL语法参考》中“CREATE ROLE/ALTER ROLE/DROP ROLE”章节。

预置角色

DWS提供了一组预置角色，以“gs_role_”开头命名，提供对特定的、通常需要高权限的操作的访问，可以将这些角色授权予数据库中的其他用户或角色，使这些用户能够访问或使用特定的信息和功能。请谨慎使用预置角色，以确保预置角色权限的安全使用。

预置角色允许的权限范围可参考下表：

表 5-4 预置角色允许的权限范围

角色	权限描述
gs_role_signal_backend	具有调用函数pg_cancel_backend、pg_terminate_backend、pg_terminate_query、pg_cancel_query、pgxc_terminate_query、pgxc_cancel_query来取消或终止其他会话的权限，但不能操作属于初始用户的会话。
gs_role_read_all_stats	读取系统状态视图并且使用与扩展相关的各种统计信息，包括有些通常只对系统管理员可见的信息。包括： 资源管理类： - pgxc_wlm_operator_history - pgxc_wlm_operator_info - pgxc_wlm_operator_statistics - pgxc_wlm_session_info - pgxc_wlm_session_statistics - pgxc_wlm_workload_records - pgxc_workload_sql_count - pgxc_workload_sql_elapse_time - pgxc_workload_transaction 状态信息类： - pgxc_stat_activity - pgxc_get_table_skewness - table_distribution - pgxc_total_memory_detail - pgxc_os_run_info - pg_nodes_memory - pgxc_instance_time - pgxc_redo_stat
gs_role_analyze_any	具有系统级ANALYZE权限类似系统管理员用户，跳过schema权限检查，对所有的表可以执行ANALYZE。
gs_role_vacuum_any	具有系统级VACUUM权限类似系统管理员用户，跳过schema权限检查，对所有的表可以执行VACUUM。
gs_redaction_policy	具有创建、修改、删除脱敏策略的权限，对所有的表都可以执行CREATE ALTER DROP REDACTION POLICY。9.1.0及以上集群版本支持。

预置角色的使用约束：

- 以gs_role_开头的角色名作为数据库的预置角色保留字，禁止新建以“gs_role_”开头的用户/角色，也禁止将已有的用户/角色重命名为以“gs_role_”开头。

- 禁止对预置角色执行ALTER和DROP操作。
- 预置角色默认没有LOGIN权限，不设置预置登录密码。
- gsql元命令\du和\dg不显示预置角色的相关信息，但若指定了PATTERN（用来指定要被显示的对象名称）则预置角色信息会显示。
- 三权分立关闭时，系统管理员和具有预置角色ADMIN OPTION权限的用户有权对预置角色执行GRANT/REVOKE管理；三权分立打开时，安全管理员（具有CREATEROLE属性）和具有预置角色ADMIN OPTION权限的用户有权对预置角色执行GRANT/REVOKE管理。例如：

```
GRANT gs_role_signal_backend TO user1;  
REVOKE gs_role_signal_backend FROM user1;
```

权限授予或撤销

数据库对象创建后，进行对象创建的用户就是该对象的所有者。集群安装后的默认情况下，未开启[三权分立](#)，数据库系统管理员具有与对象所有者相同的权限。

也就是说对象创建后，默认只有对象所有者或者系统管理员可以查询、修改和删除对象，以及通过GRANT将对象的权限授予其他用户。为使其他用户能够使用对象，可以由对象所有者或管理员通过GRANT/REVOKE对其他用户或角色授予与撤销。

- 使用GRANT语句授予权限。
例如，将模式myschema的权限赋给角色u1后，将表myschema.t1的SELECT权限授予角色u1。

```
GRANT USAGE ON SCHEMA myschema TO u1;  
GRANT SELECT ON TABLE myschema.t1 to u1;
```
- 使用REVOKE撤销已经授予的权限。
例如：撤销用户u1在指定表myschema.t1上的所有权限。

```
REVOKE ALL PRIVILEGES ON myschema.t1 FROM u1;
```

5.1.5 DWS 三权分立

默认情况下拥有SYSADMIN属性的系统管理员，具备系统最高权限。在实际业务管理中，为了避免系统管理员拥有过度集中的权利带来高风险，可以设置三权分立，将系统管理员的权限分立给安全管理员和审计管理员。

- 三权分立后，系统管理员将不再具有CREATEROLE属性（安全管理员）和AUDITADMIN属性（审计管理员）能力。即不再拥有创建角色和用户的权限，并不再拥有查看和维护数据库审计日志的权限。关于CREATEROLE属性和AUDITADMIN属性的更多信息请参考《数据仓库服务SQL语法参考》中“CREATE ROLE”章节。
- 三权分立后，系统管理员只会对自己作为所有者的对象有权限。

三权分立的设置办法请参考[设置DWS集群三权分立](#)章节。

三权分立前的权限详情及三权分立后的权限变化，请分别参见[表5-5](#)和[表5-6](#)。

表 5-5 默认的用户权限

对象名称	系统管理员	安全管理员	审计管理员	普通用户
表空间	对表空间有创建、修改、删除、访问、分配操作的权限。	不具有对表空间进行创建、修改、删除、分配的权限，访问需要被赋权。		
表	对所有表有所有的权限。	仅对自己的表有所有的权限，对其他用户的表无权限。		
索引	可以在所有的表上建立索引。	仅可以在自己的表上建立索引。		
模式	对所有模式有所有的权限。	仅对自己的模式有所有的权限，对其他用户的模式无权限。		
函数	对所有的函数有所有的权限。	仅对自己的函数有所有的权限，对其他用户放在public这个公共模式下的函数有调用的权限，对其他用户放在其他模式下的函数无权限。		
自定义视图	对所有的视图有所有的权限。	仅对自己的视图有所有的权限，对其他用户的视图无权限。		
系统表和系统视图	可以查看所有系统表和视图。	只可以查看部分系统表和视图。详细请参见 DWS 系统表和系统视图 。		

表 5-6 三权分立较非三权分立权限变化说明

对象名称	系统管理员	安全管理员	审计管理员	普通用户
表空间	无变化	无变化。		
表	权限缩小。 只对自己的表有所有权限，对其他用户放在属于各自模式下的表无权限。	无变化。		
索引	权限缩小。 只可以在自己的表上建立索引。	无变化。		
模式	权限缩小。 只对自己的模式有所有的权限，对其他用户的模式无权限。	无变化。		
函数	权限缩小。 只对自己的函数有所有的权限，对其他用户放在属于各自模式下的函数无权限。	无变化。		

对象名称	系统管理员	安全管理员	审计管理员	普通用户
自定义视图	权限缩小。 只对自己的视图及其他用户放在public模式下的视图有所有的权限，对其他用户放在属于各自模式下的视图无权限。	无变化。		
系统表和系统视图	无变化。	无变化。	无变化。	无权查看任何系统表和视图。

5.2 DWS 敏感数据管理

5.2.1 DWS 行级访问控制

行级访问控制特性将数据库访问控制精确到数据表行级别，使数据库达到行级访问控制的能力。不同用户执行相同的SQL查询操作，读取到的结果是不同的。

用户可以在数据表创建行访问控制(Row Level Security)策略，该策略是指针对特定数据库用户、特定SQL操作生效的表达式。当数据库用户对数据表访问时，若SQL满足数据表特定的Row Level Security策略，在查询优化阶段将满足条件的表达式，按照属性(PERMISSIVE | RESTRICTIVE)类型，通过AND或OR方式拼接，应用到执行计划上。

行级访问控制的目的是控制表中行级数据可见性，通过在数据表上预定义Filter，在查询优化阶段将满足条件的表达式应用到执行计划上，影响最终的执行结果。当前受影响的SQL语句包括SELECT，UPDATE，DELETE。

场景一：某表中汇总了不同用户的数据，但是不同用户只能查看自身相关的数据信息，不能查看其他用户的数据信息。

```
--创建用户alice, bob, peter
CREATE ROLE alice PASSWORD 'password';
CREATE ROLE bob PASSWORD 'password';
CREATE ROLE peter PASSWORD 'password';

--创建表public.all_data，包含不同用户数据信息
CREATE TABLE public.all_data(id int, role varchar(100), data varchar(100));

--向数据表插入数据
INSERT INTO all_data VALUES(1, 'alice', 'alice data');
INSERT INTO all_data VALUES(2, 'bob', 'bob data');
INSERT INTO all_data VALUES(3, 'peter', 'peter data');

--将表all_data的读取权限赋予alice，bob和peter用户
GRANT SELECT ON all_data TO alice, bob, peter;

--打开行访问控制策略开关
ALTER TABLE all_data ENABLE ROW LEVEL SECURITY;

--创建行访问控制策略，当前用户只能查看用户自身的数据
CREATE ROW LEVEL SECURITY POLICY all_data_rls ON all_data USING(role = CURRENT_USER);

--查看表详细信息
\d+ all_data
```

```
Table "public.all_data"
Column |      Type      | Modifiers | Storage | Stats target | Description
-----+-----+-----+-----+-----+-----
id      | integer        |           | plain   |              |
role    | character varying(100) |         | extended |              |
data    | character varying(100) |         | extended |              |
Row Level Security Policies:
  POLICY "all_data_rls"
    USING (((role)::name = "current_user"()))
Has OIDs: no
Distribute By: HASH(id)
Location Nodes: ALL DATANODES
Options: orientation=row, compression=no, enable_rowsecurity=true

--切换至用户alice, 执行SQL"SELECT * FROM all_data"
SET ROLE alice PASSWORD 'password';
SELECT * FROM all_data;
id | role | data
---+---+---
 1 | alice | alice data
(1 row)

EXPLAIN(COSTS OFF) SELECT * FROM all_data;
QUERY PLAN
-----
Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Seq Scan on all_data
    Filter: ((role)::name = 'alice'::name)
Notice: This query is influenced by row level security feature
(5 rows)

--切换至用户peter, 执行SQL"SELECT * FROM .all_data"
SET ROLE peter PASSWORD 'password';
SELECT * FROM all_data;
id | role | data
---+---+---
 3 | peter | peter data
(1 row)

EXPLAIN(COSTS OFF) SELECT * FROM all_data;
QUERY PLAN
-----
Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Seq Scan on all_data
    Filter: ((role)::name = 'peter'::name)
Notice: This query is influenced by row level security feature
(5 rows)
```

5.2.2 DWS 数据脱敏

DWS提供列级别的数据脱敏(Dynamic Data Masking)功能。针对某些敏感信息（如身份证号、手机号、银行卡号等），通过应用脱敏函数进行原始数据的变形改写，实现敏感隐私数据的可靠保护，从而增强产品在数据安全和隐私保护方面的能力。

- 创建表的数据脱敏策略
DWS通过使用**CREATE REDACTION POLICY**语法在表上创建数据脱敏策略并使用函数（**MASK_NONE**，不进行任何脱敏处理；**MASK_FULL**，全脱敏成固定值；**MASK_PARTIAL**，按指定的字符类型，数值类型或时间类型进行部分脱敏处理。）限定脱敏策略生效范围。
- 修改表的数据脱敏策略
ALTER REDACTION POLICY语法用于修改脱敏策略生效表达式、重命名脱敏策略，以及新增、修改、删除脱敏列信息。

- 删除表的脱敏策略
DROP REDACTION POLICY语法用于删除脱敏策略在表的所有列字段上的脱敏函数信息。
- 查看脱敏策略和脱敏列信息
脱敏策略信息存储在系统表**PG_REDACTION_POLICY**，脱敏列信息存储在系统表**PG_REDACTION_COLUMN**。用户也可以通过系统视图**REDACTION_POLICIES**和**REDACTION_COLUMNS**，更加方便地查看脱敏策略及脱敏列信息。

注意事项

- 数据脱敏特性使用了参数进行控制，当出现“REDACTION POLICY is not yet supported, please add enable_data_redaction into feature_support_options.”或者“Cannot use the feature of data redaction, please drop existed redaction policy or add enable_data_redaction into feature_support_options.”的报错信息时，说明没有开启数据脱敏特性，此时需要将GUC参数feature_support_options加上enable_data_redaction的取值，需联系技术支持人员设置feature_support_options参数，开启数据脱敏特性。
- 通常，用户可以执行SELECT语句查看敏感信息的脱敏效果。如果语句有如下特征，则可能存在故意套取敏感数据的可能性，造成语句执行报错。
 - GROUP BY子句引用与目标列一样含有脱敏列的Target Entry作为分组。
 - DISTINCT作用在输出的脱敏列上。
 - 带有CTE的语句。
 - 涉及集合操作。
 - 子查询的目标列不是基表的脱敏列，而是基表脱敏列的表达式或者函数调用。
- 支持脱敏数据的COPY TO或者GDS导出功能。由于脱敏数据的不可逆性，针对脱敏数据的二次运算无任何实际意义。
- 禁止UPDATE、MERGE INTO、DELETE语句的目标列涉及脱敏列。
- UPSERT语句允许通过EXCLUDED更新插入数据。如果引用脱敏列更新基表数据，存在误改数据的可能，执行会报错。
- 自8.2.1集群版本针对同一张表可以允许创建多个脱敏策略，实现敏感数据分级分类场景下的多样化配置。多脱敏策略的选择和应用原则如下：
 - 选择满足当前Session的多个候选策略中policy_order最大的那一个策略，即策略次序越大表示越晚创建。
 - 脱敏可算场景下，DML语句发生策略的继承，也仅继承源表相关的候选策略中policy_order最大的那一个策略。

示例

以员工表emp，表的属主alice及角色matu、july为例，简要介绍数据脱敏过程。其中，表emp包含员工的姓名、手机号、邮箱、银行卡号、薪资等隐私数据

步骤1 使用管理员用户连接数据库后，创建角色alice、matu和july。

```
CREATE ROLE alice PASSWORD 'password';  
CREATE ROLE matu PASSWORD 'password';  
CREATE ROLE july PASSWORD 'password';
```

步骤2 赋予alice、matu和july当前数据库的模式权限。

```
GRANT ALL PRIVILEGES on schema public to alice,matu,july;
```

步骤3 切换至角色alice，创建表emp并插入三条员工信息。

```
SET ROLE alice PASSWORD 'password';

CREATE TABLE emp(id int, name varchar(20), phone_no varchar(11), card_no number, card_string
varchar(19), email text, salary numeric(100, 4), birthday date);

INSERT INTO emp VALUES(1, 'anny', '13420002340', 1234123412341234, '1234-1234-1234-1234',
'smithWu@163.com', 10000.00, '1999-10-02');
INSERT INTO emp VALUES(2, 'bob', '18299023211', 3456345634563456, '3456-3456-3456-3456',
'66allen_mm@qq.com', 9999.99, '1989-12-12');
INSERT INTO emp VALUES(3, 'cici', '15512231233', NULL, NULL, 'jonesishere@sina.com', NULL,
'1992-11-06');
```

步骤4 alice将表emp的读取权限授予matu、july。

```
GRANT SELECT ON emp TO matu, july;
```

步骤5 创建脱敏策略mask_emp，仅alice可查看员工所有信息，matu和july对员工银行卡号和薪资数据不可见。字段card_no是数值类型，采用MASK_FULL全脱敏成固定值0；字段card_string是字符类型，采用MASK_PARTIAL按指定的输入输出格式对原始数据进行部分脱敏；字段salary是数值类型，采用MASK_PARTIAL指定数字9部分脱敏倒数第二位前的所有数位值。

```
CREATE REDACTION POLICY mask_emp ON emp WHEN (current_user IN ('matu', 'july'))
ADD COLUMN card_no WITH mask_full(card_no),
ADD COLUMN card_string WITH mask_partial(card_string, 'VVVVVVVVVVVVVVVVVV','VVVV-VVVV-VVVV-
VVVV', '#', 1, 12),
ADD COLUMN salary WITH mask_partial(salary, '9', 1, length(salary) - 2);
```

步骤6 切换到matu和july，查看员工表emp。

```
SET ROLE matu PASSWORD 'password';
SELECT * FROM emp;
id | name | phone_no | card_no | card_string | email | salary | birthday
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | anny | 13420002340 | 0 | #####-#####-1234 | smithWu@163.com | 99999.9990 | 1999-10-02 00:00:00
2 | bob | 18299023211 | 0 | #####-#####-3456 | 66allen_mm@qq.com | 9999.9990 | 1989-12-12 00:00:00
3 | cici | 15512231233 | | | jonesishere@sina.com | | 1992-11-06 00:00:00
(3 rows)

SET ROLE july PASSWORD 'password';
SELECT * FROM emp;
id | name | phone_no | card_no | card_string | email | salary | birthday
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | anny | 13420002340 | 0 | #####-#####-1234 | smithWu@163.com | 99999.9990 | 1999-10-02 00:00:00
2 | bob | 18299023211 | 0 | #####-#####-3456 | 66allen_mm@qq.com | 9999.9990 | 1989-12-12 00:00:00
3 | cici | 15512231233 | | | jonesishere@sina.com | | 1992-11-06 00:00:00
(3 rows)
```

步骤7 若需要matu也有员工所有信息的查看权限，只有july不可见，修改策略生效范围即可。

```
SET ROLE alice PASSWORD 'password';
ALTER REDACTION POLICY mask_emp ON emp WHEN(current_user = 'july');
```

步骤8 切换到matu和july，重新查看员工表emp。

```
SET ROLE matu PASSWORD 'password';
SELECT * FROM emp;
id | name | phone_no | card_no | card_string | email | salary | birthday
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | anny | 13420002340 | 1234123412341234 | 1234-1234-1234-1234 | smithWu@163.com | 10000.0000 | 1999-10-02 00:00:00
2 | bob | 18299023211 | 3456345634563456 | 3456-3456-3456-3456 | 66allen_mm@qq.com | 9999.9900 | 1989-12-12 00:00:00
3 | cici | 15512231233 | | | jonesishere@sina.com | | 1992-11-06 00:00:00
```

(3 rows)

SET ROLE july PASSWORD 'password';

SELECT * FROM emp;

id	name	phone_no	card_no	card_string	email	salary	birthday
1	anny	13420002340	0	####-####-####-1234	smithWu@163.com		99999.9990 1999-10-02 00:00:00
2	bob	18299023211	0	####-####-####-3456	66allen_mm@qq.com		9999.9990 1989-12-12 00:00:00
3	cici	15512231233			jonesishere@sina.com		1992-11-06 00:00:00

(3 rows)

步骤9 员工信息phone_no、email和birthday也是隐私数据，更新脱敏策略mask_emp，新增三个脱敏列。

SET ROLE alice PASSWORD 'password';

ALTER REDACTION POLICY mask_emp ON emp ADD COLUMN phone_no WITH mask_partial(phone_no, '*', 4);

ALTER REDACTION POLICY mask_emp ON emp ADD COLUMN email WITH mask_partial(email, '*', 1, position('@' in email));

ALTER REDACTION POLICY mask_emp ON emp ADD COLUMN birthday WITH mask_full(birthday);

步骤10 切换到july，查看表emp数据。

SET ROLE july PASSWORD 'password';

SELECT * FROM emp;

id	name	phone_no	card_no	card_string	email	salary	birthday
1	anny	134*****	0	####-####-####-1234	*****163.com	99999.9990	1970-01-01 00:00:00
2	bob	182*****	0	####-####-####-3456	*****qq.com	9999.9990	1970-01-01 00:00:00
3	cici	155*****			*****sina.com		1970-01-01 00:00:00

(3 rows)

步骤11 通过视图redaction_policies和redaction_columns查看当前脱敏策略mask_emp的详细信息。

SELECT * FROM redaction_policies;

object_schema	object_owner	object_name	policy_name	expression	enable
public	alice	emp	mask_emp	("current_user"() = 'july'::name) t	f

(1 row)

SELECT object_name, column_name, function_info FROM redaction_columns;

object_name	column_name	function_info
emp	card_no	mask_full(card_no)
emp	card_string	mask_partial(card_string, 'VVVVVVVVVVVVVVVVVVV'::text, 'VVVV-VVVV-VVVV-VVVV'::text, '#':text, 1, 12)
emp	email	mask_partial(email, '*'::text, 1, "position"(email, '@')::text))
emp	salary	mask_partial(salary, '9'::text, 1, (length((salary)::text) - 2))
emp	birthday	mask_full(birthday)
emp	phone_no	mask_partial(phone_no, '*'::text, 4)

(6 rows)

步骤12 新增一列salary_info，若需要将文本类型的薪资信息统一脱敏成“*.*”，可以创建自定义脱敏函数实现。此处采用PL/PGSQL语言定义脱敏函数mask_regexp_salary，创建脱敏列时，只需自定义脱敏的函数名和参数列表，详细内容可参考[DWS用户自定义函数](#)。

SET ROLE alice PASSWORD 'password';

ALTER TABLE emp ADD COLUMN salary_info TEXT;

UPDATE emp SET salary_info = salary::text;


```
CREATE FUNCTION mask_regexp_salary(salary_info text) RETURNS text AS
$$
  SELECT regexp_replace($1, '[0-9]+' , '*' , 'g');
$$
LANGUAGE SQL
STRICT SHIPPABLE;

ALTER REDACTION POLICY mask_emp ON emp ADD COLUMN salary_info WITH
mask_regexp_salary(salary_info);

SET ROLE july PASSWORD 'password';
SELECT id, name, salary_info FROM emp;
id | name | salary_info
----+-----+-----
 1 | anny | *.
 2 | bob  | *.
 3 | cici |
(3 rows)
```

步骤13 无需为表emp设置敏感策略，删除脱敏策略mask_emp。

```
SET ROLE alice PASSWORD 'password';
DROP REDACTION POLICY mask_emp ON emp;
```

----结束

5.2.3 DWS 字符串加解密

DWS支持使用以下函数对字符串进行加解密。

- gs_encrypt(encryptstr, keystr, cryptotype, cryptomode, hashmethod)**
描述：采用cryptotype和cryptomode组成的加密算法以及hashmethod指定的HMAC算法，以keystr为密钥对encryptstr字符串进行加密，返回加密后的字符串。支持的cryptotype：aes128, aes192, aes256, sm4。支持的cryptomode：cbc, gcm。支持的hashmethod：sha256, sha384, sha512, sm3。支持的加密数据类型：目前数据库支持的数值类型，字符类型，二进制类型中的RAW，日期/时间类型中的DATE、TIMESTAMP、SMALLDATETIME。keystr的长度范围与加密算法相关，为1~KeyLen字节。当cryptotype为aes128和sm4时，KeyLen为16，aes192时KeyLen为24，aes256时KeyLen为32。

返回值类型：text

返回值长度：至少为 $4 * [(maclen + 56) / 3]$ 字节，不超过 $4 * [(Len + maclen + 56) / 3]$ 字节，其中Len为加密前数据长度（单位为字节），maclen为HMAC值的长度，当hashmethod为sha256和sm3时maclen为32，sha384时maclen为48，sha512时maclen为64。即当hashmethod为sha256和sm3时，返回值长度至少为120字节，不超过 $4 * [(Len + 88) / 3]$ 字节；当hashmethod为sha384时，返回值长度至少为140字节，不超过 $4 * [(Len + 104) / 3]$ 字节；当hashmethod为sha512时，返回值长度至少为160字节，不超过 $4 * [(Len + 120) / 3]$ 字节；

示例：

```
SELECT gs_encrypt('database', '1234', 'aes128', 'cbc', 'sha256');
gs_encrypt
-----
AAAAAAAAAAD74GDr4c23kEjr3p7F+hIDBWUBhwWr9E70a6XXWWel+lh31z+kz1y4CK
+yOItyw3B13tm9ZTIUDm+baNjl4TDOKai+zLqoPoEWK0CWYEKgbA==
(1 row)
```

说明

- 由于该函数的执行过程需要传入解密口令，为了安全起见，gsq工具不会将该函数记录入执行历史。即无法在gsq里通过上下翻页功能找到该函数的执行历史。
 - 在同一张数据表中，加密函数ge_encrypt与gs_encrypt_aes128不要混合使用。
 - 暂不支持sm4的gcm模式。
- **gs_decrypt(decryptstr, keystr, cryptotype, cryptomode, hashmethod)**
描述：采用cryptotype和cryptomode组成的加密算法以及hashmethod指定的HMAC算法，以keystr为密钥对decryptstr字符串进行解密，返回解密后的字符串。解密使用的keystr必须保证与加密时使用的keystr一致才能正常解密。keystr不得为空。

返回值类型：text

示例：

```
SELECT gs_decrypt('AAAAAAAAAAD74GDr4c23kEjr3p7F+hIDBWUBhwWr9E70a6XXWWel+lh31z
+kz1y4CK+yOItyw3B13tm9ZTIUDm+baNjl4TDOKai+zLqoPoEWK0CWYEkGbA==', '1234', 'aes128', 'cbc',
'sha256');
gs_decrypt
-----
database
(1 row)
```

说明

- 由于该函数的执行过程需要传入解密口令，为了安全起见，gsq工具不会将该函数记录入执行历史。即无法在gsq里通过上下翻页功能找到该函数的执行历史。
 - 此函数需要结合gs_encrypt加密函数共同使用，且加密算法和HMAC算法要保证一致。
- **gs_encrypt_aes128(encryptstr,keystr)**
描述：以keystr为密钥对encryptstr字符串进行加密，返回加密后的字符串。keystr的长度范围为1~16字节。支持的加密数据类型：目前数据库支持的数值类型，字符类型，二进制类型中的RAW，日期/时间类型中的DATE、TIMESTAMP、SMALLDATETIME。

返回值类型：text

返回值长度：至少为92字节，不超过 $4 * [(Len+68)/3]$ 字节，其中Len为加密前数据长度（单位为字节）。

示例：

```
SELECT gs_encrypt_aes128('DWS','1234');
          gs_encrypt_aes128
-----
1gh4kKbkJ86NQ0A3w/VAvRZ1wM
+l4p6nbl0GIMvxgaCZbUFh0NZlrGE6N2Wdpp8hG8Fle6GJZAGKmJXuusJbgGa4y5U=
(1 row)
```

说明

- 由于该函数的执行过程需要传入解密口令，为了安全起见，gsq工具不会将该函数记录入执行历史。即无法在gsq里通过上下翻页功能找到该函数的执行历史。
 - 在同一张数据表中，加密函数gs_encrypt_aes128与ge_encrypt不要混合使用。
- **gs_decrypt_aes128(decryptstr,keystr)**
描述：以keystr为密钥对decryptstr字符串进行解密，返回解密后的字符串。解密使用的keystr必须保证与加密时使用的keystr一致才能正常解密。keystr不得为空。

返回值类型：text

示例：

```
SELECT gs_decrypt_aes128('1gh4kKbkJ86NQ0A3w/VAvRZ1wM
+I4p6nbl0GIMvxgaCZbUFh0NZlrGE6N2Wdpp8hG8Fle6GJZAGKmJXuusJbgGa4y5U=', '1234');
gs_decrypt_aes128
-----
DWS
(1 row)
```

📖 说明

- 由于该函数的执行过程需要传入解密口令，为了安全起见，gsq工具不会将该函数记录入执行历史。即无法在gsq里通过上下翻页功能找到该函数的执行历史。
 - 此函数需要结合gs_encrypt_aes128加密函数共同使用。
- **gs_hash(hashstr, hashmethod)**
描述：以hashmethod算法对hashstr字符串进行信息摘要，返回信息摘要字符串。支持的hashmethod：sha256, sha384, sha512, sm3。

返回值类型：text

返回值长度：sha256和sm3返回64字节，sha384返回96字节，sha512返回128字节。

示例：

```
SELECT gs_hash('DWS', 'sha256');
gs_hash
-----
1d595d9e342bccc3b158fabfcdfece54d9f821cf9c7461c5d3b6c0157c442f94
(1 row)
```

- **md5(string)**
描述：将string使用MD5加密，并以16进制数作为返回值。

📖 说明

MD5的安全性较低，不建议使用。

返回值类型：text

示例：

```
SELECT md5('ABC');
md5
-----
902fbdd2b1df0c4f70b4a5d23525e932
(1 row)
```

5.2.4 使用 pgcrypto 加密 DWS 数据

DWS数据库自8.2.0集群版本开始内置加密解密模块pgcrypto。pgcrypto模块允许数据库用户以加密形式存储数据的某些列，为敏感数据增加了一层额外的保护。因此在没有加密密钥的情况下，任何人都无法读取以加密形式存储在DWS数据库中的数据。

pgcrypto函数在数据库服务器内部运行，这意味着所有数据和密码都以明文形式在pgcrypto和客户端应用程序之间传输。为了获得最佳安全性，建议在客户端和DWS服务器之间使用SSL连接。

有关pgcrypto模块中各个函数的详细信息如下：

通用哈希函数

- **digest()**
digest()函数可以根据不同的算法生成数据的二进制哈希值，语法如下：
digest(data text, type text) returns bytea
digest(data bytea, type text) returns bytea

其中，data是原始数据，type是加密算法包括md5、sha1、sha224、sha256、sha384、sha512和sm3；函数的返回结果为二进制字符串。

示例：
使用digest() 函数对字符串DWS进行sha256加密存储：

```
select digest('DWS', 'sha256');
      digest
-----
\x1d595d9e342bcc3b158fabcdfece54d9f821cf9c7461c5d3b6c0157c442f94
(1 row)
```

- hmac()
hmac()函数可以根据不同的算法为带有密钥的数据计算出MAC值，语法如下：
hmac(data text, key text, type text) returns bytea
hmac(data bytea, key bytea, type text) returns bytea

其中，data是原始数据，key是加密密钥，type是加密算法，包括md5、sha1、sha224、sha256、sha384、sha512以及sm3；函数的返回结果为二进制字符串。

示例：
使用key123密钥和sha256加密算法对字符串DWS计算MAC值：

```
select hmac('DWS', 'key123', 'sha256');
      hmac
-----
\xa2ee3b0d627a93166ac2e6a313deb86e0710ad4505cd7f7b88d563579174b8f9
(1 row)
```

对于digest() 函数，如果同时被修改了原始数据和加密结果，无法进行识别；hmac() 函数只要密钥没有泄露的话，可以发现被篡改的数据。
如果该密钥大于哈希块的长度，它将先被哈希然后把结果用作密钥。

密码哈希函数

crypt()和gen_salt()函数专用于哈希密码。crypt()执行哈希用于加密数据，gen_salt()用于生成加盐哈希。

crypt()中的算法和普通的MD5或者SHA1哈希算法存在以下不同之处：

- crypt()中算法很慢。由于密码包含的数据量很小，这是增加暴力破解难度的唯一方法。
- 它们使用一个随机值（称为salt，即盐值），因此这样具有相同口令的用户将得到不同的密文口令。这也是针对破解算法提供一种额外的安全保护。
- 它们的结果中包括了算法类型，因此可以针对不同用户使用不同的算法对密码进行加密。
- 其中一些算法具有自适应性，意味着当计算机性能变得更快时，可以调整该算法使其变得更慢，而不会产生与已有密码的不兼容性。

crypt()函数所支持的算法如下表：

表 5-7 crypt()支持的算法

算法	密码最大长度	自适应性	Salt位数	输出结果长度	描述
bf	72	√	128	60	基于Blowfish的2a变种算法

算法	密码最大长度	自适应性	Salt位数	输出结果长度	描述
md5	unlimited	×	48	34	基于MD5的加密算法
xdes	8	√	24	20	扩展DES
des	8	×	12	13	原生UNIX加密算法

- crypt()

crypt()语法格式如下：

```
crypt(password text, salt text) returns text
```

该函数返回password字符串crypt(3)格式的哈希值，salt参数由gen_salt()函数生成。

对于相同的密码，crypt()函数每次也会返回不同的结果，因为gen_salt()函数每次都会生成不同的salt。校验密码时可以将之前生成的哈希结果作为salt。

例如：设置一个新密码：

```
UPDATE ... SET pswhash = crypt('new password', gen_salt('bf',10));
```

通过比较存储的密码哈希值验证输入的密码的正确性。

```
SELECT (pswhash = crypt('entered password', pswhash)) AS pswmatch FROM ... ;
```

如果输入的口令正确，这会返回true。

示例：

```
create table userpwd(userid int8, pwd text);  
CREATE TABLE
```

```
insert into userpwd values (1, crypt('this is a pwd', gen_salt('bf',10)));  
INSERT 0 1
```

```
select crypt('this is a pwd', pwd)=pwd as result from userpwd where userid =1;  
result  
-----  
t  
(1 row)
```

```
select crypt('this is a wrong pwd', pwd)=pwd as result from userpwd where userid =1;  
result  
-----  
f  
(1 row)
```

- gen_salt()

gen_salt()函数用来产生随机的参数给crypt，语法如下：

```
gen_salt(type text [, iter_count integer ]) returns text
```

该函数每次都会生成一个随机的盐值(salt)字符串，该字符串同时决定了crypt()函数使用的算法；type参数用于指定一个生成字符串的哈希算法，取值包括des、xdes、md5以及bf。对于xdes和bf算法，iter_count指迭代次数，数字越大加密时间越长，被破解需要的时间也越长。

```
SELECT gen_salt('des'), gen_salt('xdes'), gen_salt('md5'), gen_salt('bf');  
gen_salt | gen_salt | gen_salt | gen_salt  
-----+-----+-----+-----  
qh      | _J9..uEUi | $1$SNgqyKAI | $2a$06$B/Etc3J8zYBV49LrDU97MO  
(1 row)
```

每种算法生成的salt拥有固定的格式，例如bf算法结果中的\$2a\$06\$，2a表示Blowfish的2a变种算法，06表示迭代的次数。

如果忽略 `iter_count`，将会使用默认的迭代次数。允许的 `iter_count` 值与算法相关，如下表所示。对于 `xdes` 算法，迭代次数必须是一个奇数。

表 5-8 `crypt()` 的迭代计数

算法	默认值	最小值	最大值
xdes	725	1	16777215
bf	6	4	31

PGP 加密函数

DWS 的 PGP 加密函数遵循 OpenPGP (RFC 4880) 标准，包括对称密钥加密（私钥加密）和非对称密钥加密（公钥加密）。

加密后的 PGP 消息由两部分组成：

- 这个消息的会话密钥（加密过的对称密钥或者公钥）。
- 使用该会话密钥加密的数据。

对于对称密钥（也就是密码）加密：

1. 使用 `String2Key`（S2K）算法对密钥进行加密，类似于执行一个特意减慢并且包含随机 salt 的 `crypt()` 算法，生成一个完整长度的二进制密钥。
2. 如果要求一个单独的会话密钥，生成一个随机的密钥。否则使用上面的 S2K 密钥直接作为会话密钥。
3. 如果直接使用 S2K 密钥，只将 S2K 设置加入会话密钥包中。否则，使用 S2K 密钥对会话密钥进行加密，然后放入会话密钥包中。

对于公钥加密：

1. 生成一个随机的会话密钥。
2. 使用公钥对其进行加密后放入会话密钥包中。

无论哪种情况，数据的加密过程如下：

1. 执行可选的数据操作：压缩、转换成 UTF-8 或者换行符的转换。
2. 在数据前面增加一个随机字节组成的块，相当于使用了一个随机的初始值（IV）。
3. 追加随机前缀和数据的 SHA1 哈希值到数据后面。
4. 将所有内容使用会话密钥进行加密后放入数据包中。

支持的 PGP 加密函数：

- `pgp_sym_encrypt()`

描述：用于对称密钥加密。

语法格式：

```
pgp_sym_encrypt(data text, psw text [, options text ]) returns bytea  
pgp_sym_encrypt_bytea(data bytea, psw text [, options text ]) returns bytea
```

其中，`data` 是要加密的数据；`psw` 是 PGP 对称密钥；`options` 参数用于设置选项，参考表 5-9。

- **pgp_sym_decrypt()**
描述：用于解密PGP对称密钥加密后的消息。
语法格式：

```
pgp_sym_decrypt(msg bytea, psw text [, options text ]) returns text  
pgp_sym_decrypt_bytea(msg bytea, psw text [, options text ]) returns bytea
```

其中，msg是要解密的消息；psw是PGP对称密钥；options参数用于设置选项，参考表5-9。为了避免输出无效的字符，不允许使用pgp_sym_decrypt函数对bytea数据进行解密；可以使用 pgp_sym_decrypt_bytea 对原始文本数据进行解密。
- **pgp_pub_encrypt()**
描述：用于公共密钥加密。
语法格式：

```
pgp_pub_encrypt(data text, key bytea [, options text ]) returns bytea  
pgp_pub_encrypt_bytea(data bytea, key bytea [, options text ]) returns bytea
```

其中，data是要加密的数据；key是PGP公钥，如果传入一个私钥将会返回错误；options参数用于设置选项，参考表5-9。
- **pgp_pub_decrypt()**
描述：用于解密PGP公共密钥加密后的消息。
语法格式：

```
pgp_pub_decrypt(msg bytea, key bytea [, psw text [, options text ]]) returns text  
pgp_pub_decrypt_bytea(msg bytea, key bytea [, psw text [, options text ]]) returns bytea
```

解密一个公共密钥加密的消息。key必须是对应于用来加密的公钥的私钥。如果私钥是用口令保护的，必须在psw中给出该口令。如果没有口令，但想要指定选项，需要给出一个空口令。

为了避免输出无效的字符，不允许使用pgp_pub_decrypt函数对bytea数据进行解密；可以使用 pgp_pub_decrypt_bytea 对原始文本数据进行解密。

其中，key是公共密钥对应的私钥；如果私钥使用了密码保护功能，必须在psw参数中指定密码；如果没有使用密码保护，想要指定options参数时必须指定一个空的psw。options参数用于设置选项，参考表5-9。
- **pgp_key_id()**
描述：用于提取PGP公钥或者私钥的密钥ID；如果传入一个加密后的消息，将会返回加密该消息使用的密钥ID。
语法格式：

```
pgp_key_id(bytea) returns text
```

该函数可能返回两个特殊密钥ID：

 - SYMKEY，表示该消息使用对称密钥进行加密。
 - ANYKEY，表示该消息使用公钥进行加密，但是密钥ID已经被删除。这意味着需要尝试所有的密钥，查找可以解密该消息的私钥。pgcrypto不会产生这种加密消息。

 **说明**

不同的密钥可能拥有相同的ID，这种情况很少见但可能存在。客户端应用程序需要自己尝试使用不同的密钥进行解密，就像处理ANYKEY一样。
- **armor()**
描述：用于将二进制数据转换为PGP ASCII-armor格式，相当于Base64加上CRC以及额外的格式化。
语法格式：

```
armor(data bytea [, keys text[], values text[] ]) returns text
```

- `dearmor()`

描述：用于执行相反的转换。

语法格式：

```
dearmor(data text) returns bytea
```

将加密后的数据bytea，转换成PGP ASCII-armor格式.或者反向转换。

其中，data是需要转换的数据；如果指定了keys和values数值，每个key/value对都会生成一个armor header并添加到编码格式中；两个数组都是一维数组，长度相同，并且不能包含非ASCII字符。

- `pgp_armor_headers()`

描述：函数用于返回数据中的armor header。

```
pgp_armor_headers(data text, key out text, value out text) returns setof record
```

返回结果是一个包含key和value两个字段的记录行集，如果其中包含任何非ASCII字符，都会被视作UTF-8字符。

用GnuPG生成PGP 密钥

要生成一个新密钥：

```
gpg --gen-key
```

更好的密钥类型是“DSA和Elgamal”。

对于RSA密钥，必须创建仅用于签名的DSA或RSA密钥作为主控密钥，然后用gpg --edit-key增加一个RSA加密子密钥。

要列举密钥：

```
gpg --list-secret-keys
```

要以ASCII-保护格式导出一个公钥：

```
gpg -a --export KEYID > public.key
```

要以 ASCII-保护格式导出一个私钥：

```
gpg -a --export-secret-keys KEYID > secret.key
```

在把这些密钥交给PGP函数之前，需要对它们使用dearmor()。或者如果你能处理二进制数据，可以从命令中去掉-a。

须知

PGP加密函数的存在以下限制：

- 不支持签名。这也意味着它不会检查加密子密钥是否属于主控密钥。
- 不支持加密密钥作为主控密钥。由于通常并不鼓励这种用法，因此这应该不是问题。
- 不支持多个子密钥。由于实际应用中经常需要多个子密钥，这可能是个问题。另一方面，不要使用常规GPG/PGP密钥作为pgcrypto加密密钥，而应该创建新的密钥，因为这是非常不同的使用场景。

PGP函数的选项

pgcrypto函数中的选项名称和GnuPG类似，选项的值使用等号设置，每个选项使用逗号进行分隔。例如：

```
pgp_sym_encrypt(data, psw, 'compress-algo=1, cipher-algo=aes256')
```

除了convert-crlf之外，其他选项仅适用于加密函数。解密函数会从PGP数据中获取参数。

最常设置的选项包括compress-algo和unicode-mode。其他选项通常使用默认值。

表 5-9 pgcrypto 加密选项

选项	描述	默认值	取值	适用函数
cipher-algo	使用的密码算法。	aes128	bf, aes128, aes192, aes256, 3des, cast5	pgp_sym_encrypt, pgp_pub_encrypt
compress-algo	使用的压缩算法。	0	0，表示不压缩。 1，表示ZIP压缩。 2，表示ZLIB压缩（= ZIP加上元数据和CRC）	pgp_sym_encrypt, pgp_pub_encrypt
compress-level	压缩级别。级别越高压缩得越小但速度也越慢。0表示不压缩。	6	0, 1-9	pgp_sym_encrypt, pgp_pub_encrypt
convert-crlf	加密时是否将\n转换成\r\n并且解密时执行相反的转换是否把\r\n转换成\n。RFC4880指定文本数据存储时需要使用\r\n作为换行符。	0	0, 1	pgp_sym_encrypt, pgp_pub_encrypt, pgp_sym_decrypt, pgp_pub_decrypt
disable-mdc	不用 SHA-1 保护数据。仅用于兼容老旧的PGP产品。	0	0, 1	pgp_sym_encrypt, pgp_pub_encrypt
sess-key	使用单独的会话密钥。公钥加密总是使用一个单独的会话密钥。该选项用于对称密钥加密，因为对称密钥加密默认直接使用 S2K 密钥。	0	0, 1	pgp_sym_encrypt

选项	描述	默认值	取值	适用函数
s2k-mode	使用的S2K 算法。	3	0，表示不使用 salt。不推荐！ 1，表示使用 salt，但是迭代固定次数。 3，可变的迭代计数。	pgp_sym_encrypt
s2k-count	S2K 算法的迭代次数。	65536 和 253952 之间的一个随机数值	大于等于1024并且小于等于65011712	pgp_sym_encrypt，并且 s2k-mode=3
s2k-digest-algo	S2K计算时的摘要算法。	sha1	md5, sha1	pgp_sym_encrypt
s2k-cipher-algo	加密单独会话密钥时使用的密码。	默认使用 cipher-algo 的算法	bf, aes, aes128, aes192, aes256	pgp_sym_encrypt
unicode-mode	是否将文本数据在数据库内部编码和 UTF-8 之间来回转换。如果当前数据库已经是UTF-8，不会执行转换，但是消息将被标记为 UTF-8。没有指定该选项就不会被标记	0	0, 1	pgp_sym_encrypt, pgp_pub_encrypt

原始加密函数

原始加密函数仅对数据运行一次加密，不支持PGP加密的任何高级功能，因此存在以下问题：

- 直接将用户密钥作为加密密钥。
- 不提供任何完整性检查来校验加密后的数据是否被修改。
- 需要用户自己关联所有加密参数，包括初始值（IV）。

- 不支持处理文本数据。

因此，在引入了PGP加密后，不建议使用这些原始加密函数。

```
encrypt(data bytea, key bytea, type text) returns bytea
decrypt(data bytea, key bytea, type text) returns bytea
encrypt_iv(data bytea, key bytea, iv bytea, type text) returns bytea
decrypt_iv(data bytea, key bytea, iv bytea, type text) returns bytea
```

其中，data是需要加密的数据；type用于指定加密/解密方法。type参数的语法如下：

```
algorithm [ - mode ] [ /pad: padding ]
```

其中algorithm的取值范围如下：

- bf, Blowfish算法。包括近义词：BF, BF-CBC; BLOWFISH, BF-CBC; BLOWFISH-CBC, BF-CBC; BLOWFISH-ECB, BF-ECB; BLOWFISH-CFB, BF-CFB。
- aes, AES算法(Rijndael-128, -192或-256)。包括近义词：AES, AES-CBC; RIJNDAEL, AES-CBC; RIJNDAEL, AES-CBC; RIJNDAEL-CBC, AES-CBC; RIJNDAEL-ECB, AES-ECB。
- DES算法。包括近义词：DES, DES-CBC; 3DES, DES3-CBC; 3DES-ECB, DES3-ECB; 3DES-CBC, DES3-CBC
- sm4, SM4算法。包括近义词：SM4-CBC
- CAST5算法。包括近义词：CAST5-CBC

mode的可能取值范围如下：

- cbc, 下一个块依赖前一个块（默认值）
- ecb, 每个块独立加密（不推荐，仅用于测试）

padding的取值范围如下：

- pkcs, 数据可以是任意长度（默认值）
- none, 数据长度必须是密码块大小的倍数

例如，以下函数的加密结果相同：

```
encrypt(data, 'fooz', 'bf')
encrypt(data, 'fooz', 'bf-cbc/pad:pkcs')
```

对于函数encrypt_iv和decrypt_iv，参数iv表示CBC模式的初始值，ECB模式会忽略该参数。如果它的长度不是准确的块大小，可能会被截断或者使用0进行填充。对于没有该参数的两个函数，默认全部使用0填充。

随机数据函数

- gen_random_bytes()函数用于生成具有强加密性的随机字节。

```
gen_random_bytes(count integer) returns bytea
```

其中，count表示返回的字节数，取值为1到1024。

示例：

```
SELECT gen_random_bytes(16);
       gen_random_bytes
-----
\x1f1eddc11153afdde0f9e1229f8f4caf
(1 row)
```

- gen_random_uuid()函数用于返回一个version 4的随机UUID。

```
SELECT gen_random_uuid();
gen_random_uuid
-----
2bd664a2-b760-4859-8af6-8d09ccc5b830
```

6 查询 DWS 数据

6.1 单表查询

示例表：

```
CREATE TABLE newproducts
(
  product_id INTEGER NOT NULL,
  product_name VARCHAR2(60),
  category VARCHAR2(60),
  quantity INTEGER
)
WITH (ORIENTATION = COLUMN) DISTRIBUTE BY HASH(product_id);

INSERT INTO newproducts VALUES (1502, 'earphones', 'electronics',150);
INSERT INTO newproducts VALUES (1601, 'telescope', 'toys',80);
INSERT INTO newproducts VALUES (1666, 'Frisbee', 'toys',244);
INSERT INTO newproducts VALUES (1700, 'interface', 'books',100);
INSERT INTO newproducts VALUES (2344, 'milk lotion', 'skin care',320);
INSERT INTO newproducts VALUES (3577, 'dumbbell', 'sports',550);
INSERT INTO newproducts VALUES (1210, 'necklace', 'jewels', 200);
```

简单查询

通过SELECT ... FROM ... 语句从数据库中获取结果。

```
SELECT category FROM newproducts;
category
-----
electr
sports
jewels
toys
books
skin care
toys
(7 rows)
```

对结果进行筛选

通过WHERE语句对查询的结果进行过滤，找到想要查询的部分。

```
SELECT * FROM newproducts WHERE category='toys';
product_id | product_name | category | quantity
```

```
-----+-----+-----+-----  
1601 | telescope | toys | 80  
1666 | Frisbee   | toys | 244  
(2 rows)
```

对结果进行排序

使用ORDER BY语句可以让查询结果按照期望的方式进行排序。

```
SELECT product_id,product_name,category,quantity FROM newproducts ORDER BY quantity DESC;  
product_id | product_name | category | quantity  
-----+-----+-----+-----  
3577 | dumbbell   | sports  | 550  
2344 | milklotion | skin care | 320  
1666 | Frisbee    | toys   | 244  
1210 | necklace   | jewels  | 200  
1502 | earphones  | electronics | 150  
1700 | interface  | books   | 100  
1601 | telescope  | toys   | 80  
(7 rows)
```

限制结果查询数量

如果需要查询只返回部分结果，可以使用LIMIT语句限制查询结果返回的记录数。

```
SELECT product_id,product_name,category,quantity FROM newproducts ORDER BY quantity DESC limit 5;  
product_id | product_name | category | quantity  
-----+-----+-----+-----  
3577 | dumbbell   | sports  | 550  
2344 | milklotion | skin care | 320  
1666 | Frisbee    | toys   | 244  
1210 | necklace   | jewels  | 200  
1502 | earphones  | electronics | 150  
(5 rows)
```

聚合查询

可以通过使用GROUP BY语句配合聚合函数，构建一个聚合查询来关注数据的整体情况。

```
SELECT category, string_agg(quantity,',') FROM newproducts group by category;  
category | string_agg  
-----+-----  
toys     | 80,244  
books    | 100  
sports   | 550  
jewels   | 200  
skin care | 320  
electronics | 150
```

6.2 多表连接查询

连接类型介绍

通过SQL完成各种复杂的查询，多表之间的连接是必不可少的。连接分为：内连接和外连接两大类，每大类中还可进行细分。

- 内连接：标准内连接（INNER JOIN），交叉连接（CROSS JOIN）和自然连接（NATURAL JOIN）。
- 外连接：左外连接（LEFT OUTER JOIN），右外连接（RIGHT OUTER JOIN）和全外连接（FULL JOIN）。

为了能更好的说明各种连接之间的区别，下面通过具体示例进行详细的阐述。

创建示例表student和math_score，并插入数据，设置enable_fast_query_shipping为off（默认为on）即查询优化器使用分布式框架；参数explain_perf_mode为pretty（默认值为pretty）指定explain的显示格式。

```
CREATE TABLE student(  
  id INTEGER,  
  name varchar(50)  
);  
  
CREATE TABLE math_score(  
  id INTEGER,  
  score INTEGER  
);  
  
INSERT INTO student VALUES(1, 'Tom');  
INSERT INTO student VALUES(2, 'Lily');  
INSERT INTO student VALUES(3, 'Tina');  
INSERT INTO student VALUES(4, 'Perry');  
  
INSERT INTO math_score VALUES(1, 80);  
INSERT INTO math_score VALUES(2, 75);  
INSERT INTO math_score VALUES(4, 95);  
INSERT INTO math_score VALUES(6, NULL);  
  
SET enable_fast_query_shipping = off;  
SET explain_perf_mode = pretty;
```

内连接

- 标准内连接（INNER JOIN）

语法：

```
left_table [INNER] JOIN right_table [ ON join_condition | USING ( join_column ) ]
```

说明：表示left_table和right_table中满足join_condition的行拼接在一起作为结果输出，不满足条件的元组不会输出。

示例1：查询学生的数学成绩。

```
SELECT s.id, s.name, ms.score FROM student s JOIN math_score ms on s.id = ms.id;
```

```
id | name | score  
---+-----+-----  
2 | Lily | 75  
1 | Tom | 80  
4 | Perry | 95  
(3 rows)
```

```
EXPLAIN SELECT s.id, s.name, ms.score FROM student s JOIN math_score ms on s.id = ms.id;  
QUERY PLAN
```

id	operation	E-rows	E-memory	E-width	E-costs
1	-> Streaming (type: GATHER)	4		13	19.47
2	-> Hash Join (3,4)	4	1MB	13	11.47
3	-> Seq Scan on math_score ms	30	1MB	8	10.10
4	-> Hash	12	16MB	9	1.28
5	-> Streaming(type: BROADCAST)	12	2MB	9	1.28
6	-> Seq Scan on student s	4	1MB	9	1.01

Predicate Information (identified by plan id)

```
2 --Hash Join (3,4)  
Hash Cond: (ms.id = s.id)
```

```
===== Query Summary =====
```

```
System available mem: 1761280KB
Query Max mem: 1761280KB
Query estimated mem: 4400KB
(19 rows)
```

● 交叉连接（CROSS JOIN）

语法：

```
left_table CROSS JOIN right_table
```

说明：表示left_table中所有行和right_table中的所有行分别进行连接，最终结果行数等于两边行数的乘积。又称笛卡尔积。

示例2：学生表和数学成绩表的交叉连接。

```
SELECT s.id, s.name, ms.score FROM student s CROSS JOIN math_score ms;
id | name | score
```

```
-----+-----+-----
3 | Tina | 80
2 | Lily | 80
1 | Tom  | 80
4 | Perry| 80
3 | Tina |
2 | Lily |
1 | Tom  |
4 | Perry|
3 | Tina | 95
2 | Lily | 95
1 | Tom  | 95
4 | Perry| 95
2 | Lily | 75
3 | Tina | 75
1 | Tom  | 75
4 | Perry| 75
(16 rows)
```

```
EXPLAIN SELECT s.id, s.name, ms.score FROM student s CROSS JOIN math_score ms;
QUERY PLAN
```

```
-----+-----+-----+-----+-----+
id | operation | E-rows | E-memory | E-width | E-costs
-----+-----+-----+-----+-----+
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 120 | 120 | 13 | 19.89
2 | -> Nested Loop (3,4) | 120 | 1MB | 13 | 11.89
3 | -> Seq Scan on math_score ms | 30 | 1MB | 4 | 10.10
4 | -> Materialize | 12 | 16MB | 9 | 1.30
5 | -> Streaming(type: BROADCAST) | 12 | 2MB | 9 | 1.28
6 | -> Seq Scan on student s | 4 | 1MB | 9 | 1.01
```

===== Query Summary =====

```
-----+-----+-----+-----+
System available mem: 1761280KB
Query Max mem: 1761280KB
Query estimated mem: 4144KB
(14 rows)
```

● 自然连接（NATURAL JOIN）

语法：

```
left_table NATURAL JOIN right_table
```

说明：表示left_table和right_table中列名相同的列进行等值连接，且自动将同名列只保留一份。

示例3：学生表和数学成绩表的自然连接，两表的同名列为id列，将按照id列进行等值连接。

```
SELECT * FROM student s NATURAL JOIN math_score ms;
id | name | score
```

```
-----+-----+-----
1 | Tom  | 80
4 | Perry| 95
```



```
2 | Lily | 75
(3 rows)

EXPLAIN SELECT * FROM student s NATURAL JOIN math_score ms;
QUERY PLAN
-----
id | operation | E-rows | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 4 | | 13 | 19.47
2 | -> Hash Join (3,4) | 4 | 1MB | 13 | 11.47
3 | -> Seq Scan on math_score ms | 30 | 1MB | 8 | 10.10
4 | -> Hash | 12 | 16MB | 9 | 1.28
5 | -> Streaming(type: BROADCAST) | 12 | 2MB | 9 | 1.28
6 | -> Seq Scan on student s | 4 | 1MB | 9 | 1.01

Predicate Information (identified by plan id)
-----
2 --Hash Join (3,4)
Hash Cond: (ms.id = s.id)

===== Query Summary =====
System available mem: 1761280KB
Query Max mem: 1761280KB
Query estimated mem: 4400KB
(19 rows)
```

外连接

- 左外连接 (LEFT JOIN)

语法:

```
left_table LEFT [OUTER] JOIN right_table [ ON join_condition | USING ( join_column )]
```

说明: 左外连接的结果集包括left_table的所有行, 而不仅是连接列所匹配的行。如果left_table的某行在right_table中没有匹配行, 则在相关联的结果集行中输出right_table的列均为空值。

示例4: 学生表和数学成绩表进行左外连接, 学生表中id为3的行在结果集中对应的右表数据用NULL填充。

```
SELECT s.id, s.name, ms.score FROM student s LEFT JOIN math_score ms on (s.id = ms.id);
id | name | score
---+-----+-----
3 | Tina | 
1 | Tom | 80
2 | Lily | 75
4 | Perry | 95
(4 rows)

EXPLAIN SELECT s.id, s.name, ms.score FROM student s LEFT JOIN math_score ms on (s.id = ms.id);
QUERY PLAN
-----
id | operation | E-rows | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 4 | | 13 | 10.26
2 | -> Hash Left Join (3, 5) | 4 | 1MB | 13 | 2.26
3 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 4 | 2MB | 9 | 1.11
4 | -> Seq Scan on student s | 4 | 1MB | 9 | 1.01
5 | -> Hash | 4 | 16MB | 8 | 1.11
6 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 4 | 2MB | 8 | 1.11
7 | -> Seq Scan on math_score ms | 4 | 1MB | 8 | 1.01

Predicate Information (identified by plan id)
-----
2 --Hash Left Join (3, 5)
Hash Cond: (s.id = ms.id)

===== Query Summary =====
```

```
-----
System available mem: 901120KB
Query Max mem: 901120KB
Query estimated mem: 7520KB
(20 rows)
```

- 右外连接（ RIGHT JOIN ）

语法：

```
left_table RIGHT [OUTER] JOIN right_table [ ON join_condition | USING ( join_column )]
```

说明：与左外连接相反，右外连接的结果集包括right_table的所有行，而不仅是连接列所匹配的行。如果right_table的某行在left_table中没有匹配行，则在相关联的结果集行中left_table的列均为空值。

示例5：学生表和数学成绩表进行右外连接，数学成绩表中id为6的行在结果集中对应的左表数据用NULL填充。

```
SELECT ms.id, s.name, ms.score FROM student s RIGHT JOIN math_score ms on (s.id = ms.id);
id | name | score
---+-----+-----
1 | Tom  | 80
6 |      | 
4 | Perry| 95
2 | Lily | 75
```

```
EXPLAIN SELECT ms.id, s.name, ms.score FROM student s RIGHT JOIN math_score ms on (s.id = ms.id);
QUERY PLAN
```

id	operation	E-rows	E-memory	E-width	E-costs
1	-> Streaming (type: GATHER)	30		13	19.47
2	-> Hash Left Join (3, 4)	30	1MB	13	11.47
3	-> Seq Scan on math_score ms	30	1MB	8	10.10
4	-> Hash	12	16MB	9	1.28
5	-> Streaming(type: BROADCAST)	12	2MB	9	1.28
6	-> Seq Scan on student s	4	1MB	9	1.01

Predicate Information (identified by plan id)

```
-----
2 --Hash Left Join (3, 4)
   Hash Cond: (ms.id = s.id)
```

===== Query Summary =====

```
-----
System available mem: 1761280KB
Query Max mem: 1761280KB
Query estimated mem: 5424KB
(19 rows)
```

对于右外连接，在join算子中却显示的是Left。这是因为，右外连接其实就是将左右表进行交互后的左外连接，所以数据库内部实现为了减少处理逻辑，会将右外连接转为左外连接。

- 全外连接（ FULL JOIN ）

语法：

```
left_table FULL [OUTER] JOIN right_table [ ON join_condition | USING ( join_column )]
```

说明：全外连接是左外连接和右外连接的综合。全外连接的结果集包括left_table和right_table的所有行，而不仅是连接列所匹配的行。如果left_table的某行在right_table中没有匹配行，则在相关联的结果集行中right_table的列均为空值。如果right_table的某行在left_table中没有匹配行，则在相关联的结果集行中left_table的列均为空值。

示例6：学生表和数学成绩表进行全外连接，学生表中id为3的行在结果集中对应的右表数据用NULL填充，数学成绩表中id为6的行在结果集中对应的左表数据用NULL填充。

```
SELECT s.id, s.name, ms.id, ms.score FROM student s FULL JOIN math_score ms ON (s.id = ms.id);
id | name | id | score
-----+-----
2 | Lily | 2 | 75
4 | Perry | 4 | 95
1 | Tom | 1 | 80
3 | Tina | | 
| | 6 | 
(5 rows)
```

```
EXPLAIN SELECT s.id, s.name, ms.id, ms.score FROM student s FULL JOIN math_score ms ON (s.id = ms.id);
```

QUERY PLAN

id	operation	E-rows	E-memory	E-width	E-costs
1	-> Streaming (type: GATHER)	30		17	20.24
2	-> Hash Full Join (3, 5)	30	1MB	17	12.24
3	-> Streaming(type: REDISTRIBUTE)	30	2MB	8	11.06
4	-> Seq Scan on math_score ms	30	1MB	8	10.10
5	-> Hash	4	16MB	9	1.11
6	-> Streaming(type: REDISTRIBUTE)	4	2MB	9	1.11
7	-> Seq Scan on student s	4	1MB	9	1.01

Predicate Information (identified by plan id)

```
2 --Hash Full Join (3, 5)
   Hash Cond: (ms.id = s.id)
```

==== Query Summary =====

System available mem: 1761280KB
Query Max mem: 1761280KB
Query estimated mem: 6496KB
(20 rows)

多表查询中 on 条件和 where 条件的区别

从上面各种连接语法中可见，除自然连接和交叉连接外，其他都需要有on条件（using在查询解析过程中会被转为on条件）来限制两表连接的结果。通常在查询的语句中也都会有where条件限制查询结果。这里说的on连接条件和where过滤条件是指不含可以下推到表上的过滤条件。on和where的区别是：

- on条件是两表连接的约束条件。
- where是对两表连接后产生的结果集再次进行过滤。

简单总结就是：on条件优先于where条件，在两表进行连接时被应用；生成两表连接结果集后，再应用where条件。

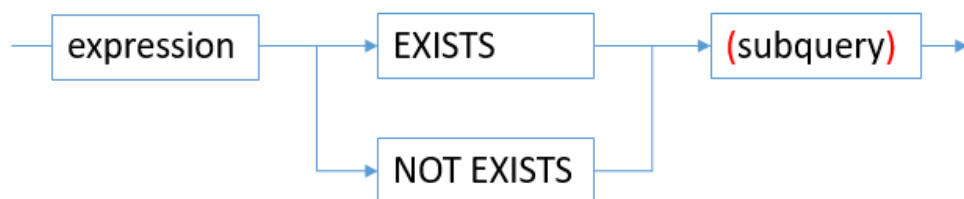
6.3 子查询表达式

子查询允许在一个查询中嵌套另一个查询，从而实现更复杂的数据查询和分析。

子查询表达式

- EXISTS/NOT EXISTS

首先执行子查询，然后根据子查询的结果是否满足条件来决定是否继续执行主查询。如果子查询至少返回一行，则EXISTS结果就为“真”。如果子查询没有返回任何行，NOT EXISTS的结果是“真”。

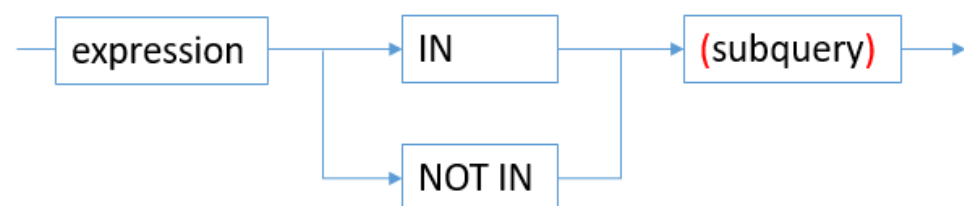


语法:

WHERE column_name EXISTS/NOT EXISTS (subquery)

- IN/NOT IN

用于测试某个给定的比较值是否存在于某一组值里。如果外层查询里的行与子查询返回的某一个行相匹配，那么IN的结果为“真”。如果外层查询中的行与子查询返回的所有行都不匹配，那么NOT IN的结果为“真”。



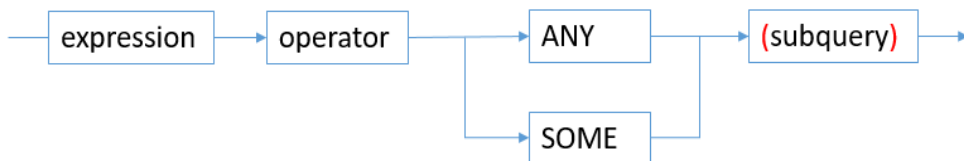
语法:

WHERE column_name IN/NOT IN (subquery)

- ANY/SOME

ANY表示子查询中的任何值都可以与外部查询中的值匹配。SOME与ANY相同，只是在语法上的差别。

右边的子查询必须只返回一个字段。左边表达式使用operator对子查询结果的每一行进行一次计算和比较（=、<>、<、<=、>、>=），其结果必须是布尔值。如果至少获得一个真值，则ANY结果为“真”。如果全部获得假值，则结果是“假”（包括子查询没有返回任何行的情况）。



语法:

WHERE column_name operator ANY/SOME (subquery)

- ALL

右边的子查询必须只返回一个字段。左边表达式使用operator对子查询结果的每一行进行一次计算和比较（=、<>、<、<=、>、>=），其结果必须是布尔值。如果全部获得真值，ALL结果为“真”（包括子查询没有返回任何行的情况）。如果至少获得一个假值，则结果是“假”。



语法:

WHERE column_name operator ALL (subquery)

表 6-1 ALL 查询条件

条件	描述
column_name > ALL(...)	column_name列中的值必须大于要评估为true的集合中的最大值。
column_name >= ALL(...)	column_name列中的值必须大于或等于要评估为true的集合中的最大值。
column_name < ALL(...)	column_name列中的值必须小于要评估为true的集合中的最小值。
column_name <= ALL(...)	column_name列中的值必须小于或等于要评估为true的集合中的最小值。
column_name <> ALL(...)	column_name列中的值不得等于要评估为true的集合中的任何值。
column_name = ALL(...)	column_name列中的值必须等于要评估为true的集合中的任何值。

示例

创建记录课程信息的表course，并插入数据：

```
CREATE TABLE course(cid VARCHAR(10) COMMENT 'No.course',cname VARCHAR(10) COMMENT 'course name',teid VARCHAR(10) COMMENT 'No.teacher');

INSERT INTO course VALUES('01', 'course1', '02');
INSERT INTO course VALUES('02', 'course2', '01');
INSERT INTO course VALUES('03', 'course3', '03');
```

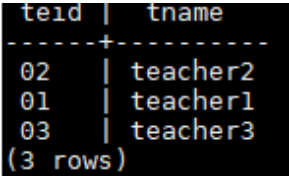
创建教师表teacher，并插入数据：

```
CREATE TABLE teacher(teid VARCHAR(10) COMMENT '教师编号',tname VARCHAR(10) COMMENT '教师姓名');

INSERT INTO teacher VALUES('01', 'teacher1');
INSERT INTO teacher VALUES('02', 'teacher2');
INSERT INTO teacher VALUES('03', 'teacher3');
INSERT INTO teacher VALUES('04', 'teacher4');
```

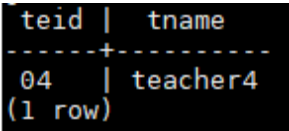
- EXISTS/NOT EXISTS示例
查询在course表中的教师记录：

```
SELECT * FROM teacher WHERE EXISTS (SELECT * FROM course WHERE course.teid = teacher.teid);
```



查询没有在course表中的教师记录：

```
SELECT * FROM teacher WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM course WHERE course.teid = teacher.teid);
```



- IN/NOT IN 示例

根据教师id匹配course表，查询在course表的教师信息：

```
SELECT * FROM course WHERE teid IN (SELECT teid FROM teacher );
```

cid	cname	teid
01	course1	02
03	course3	03
02	course2	01
(3 rows)		

查询不在course表的教师信息：

```
SELECT * FROM teacher WHERE teid NOT IN (SELECT teid FROM course );
```

teid	tname
04	teacher4
(1 row)	

- ANY/SOME 示例

左侧主句与右侧子查询进行字段比对，获取需要的结果集：

```
SELECT * FROM course WHERE teid < ANY (SELECT teid FROM teacher where teid<>'04');
```

或

```
SELECT * FROM course WHERE teid < some (SELECT teid FROM teacher where teid<>'04');
```

cid	cname	teid
01	course1	02
02	course2	01
(2 rows)		

- ALL示例

查询teid列中的值必须小于要评估为true的集合中的最小值：

```
SELECT * FROM course WHERE teid < ALL(SELECT teid FROM teacher WHERE teid<>'01');
```

cid	cname	teid
02	course2	01
(1 row)		

注意事项

- 禁止一条SQL语句中，出现重复子查询语句。
- 尽量少用标量子查询（标量子查询指结果为1个值，并且条件表达式为等值的子查询）。
- 避免在SELECT目标列中使用子查询，可能导致计划无法下推影响执行性能。
- 子查询嵌套深度建议不超过2层。由于子查询会带来临时表开销，过于复杂的查询应考虑从业务逻辑上进行优化。

子查询可以在 SELECT 语句中嵌套其他查询，从而实现更复杂的查询。子查询还可以在WHERE子句中使用其他查询的结果，从而更好地过滤数据。但是子查询可能会导致查询性能问题和代码难阅读和理解。所以在GaussDB等数据库中使用SQL子查询时，请结合实际业务情况进行操作。

6.4 WITH 表达式

WITH表达式用于定义在大型查询中使用的辅助语句，这些辅助语句通常被称为公共表达式或CTE（即common table expr），可以理解为一个带名称的子查询，之后该子查询可以以其名称在查询中被多次引用。

WITH表达式中的辅助语句可以是SELECT、INSERT、UPDATE或DELETE，并且WITH子句本身也可以被附加到一个主语句中，主语句可以是SELECT、INSERT或DELETE。

WITH 中的 SELECT

在WITH子句中使用SELECT的相关信息。

语法格式

```
[WITH [RECURSIVE] with_query [...]] SELECT ...
```

其中，with_query的语法为：

```
with_query_name [ ( column_name [, ...] ) ]  
AS [ [ NOT ] MATERIALIZED ] ( {select | values | insert | update | delete} )
```

⚠ 注意

- 显示指定MATERIALIZED时，将子查询执行一次，并将其结果集进行物化；指定NOT MATERIALIZED时，则将其子查询替换到主查询中的引用处。
- 每个CTE的AS语句指定的SQL语句，必须是可以返回查询结果的语句，可以是普通的SELECT查询语句，也可以是INSERT、UPDATE、DELETE、VALUES等其它数据修改语句，使用数据修改语句时需要通过RETURNING子句返回元组。例如：

```
WITH s AS (INSERT INTO t VALUES(1) RETURNING a) SELECT * FROM s;
```
- 单个WITH表达式表示一个SQL语句块中的CTE定义，可以同时定义多个CTE，每个CTE可以指定列名，也可以默认使用查询输出列的别名。例如：

```
WITH s1(a, b) AS (SELECT x, y FROM t1), s2 AS (SELECT x, y FROM t2) SELECT * FROM s1 JOIN s2 ON s1.a=s2.x;
```

该语句中定义了两个CTE，s1和s2，其中s1指定了列名为a，b，s2未指定列名，则列名为输出列名x，y。
- 每个CTE可以在主查询中引用0次、1次或多次。
- 同一个语句块中不能出现同名的CTE，但不同语句块中可以出现同名的CTE，此时，语句中引用的CTE则是距离引用位置最近的语句块中的CTE。
- 由于SQL语句中可能包含多个SQL语句块，每个语句块都可以包含一个WITH表达式，每个WITH表达式中的CTE可以在当前语句块、当前语句块的后续CTE中，以及子层语句块中引用，但不能在父层语句块中引用。由于每个CTE的定义也是个语句块，因此也支持在该语句块中定义WITH表达式。

WITH中SELECT的基本价值是将复杂的查询分解称为简单的部分。示例如下：

```
WITH regional_sales AS (  
  SELECT region, SUM(amount) AS total_sales  
  FROM orders  
  GROUP BY region  
) , top_regions AS (  
  SELECT region  
  FROM regional_sales
```

```
WHERE total_sales > (SELECT SUM(total_sales)/10 FROM regional_sales)
)
SELECT region,
       product,
       SUM(quantity) AS product_units,
       SUM(amount) AS product_sales
FROM orders
WHERE region IN (SELECT region FROM top_regions)
GROUP BY region, product;
```

WITH子句定义了两个辅助语句regional_sales和top_regions，其中regional_sales的输出用在top_regions中而top_regions的输出用在主SELECT查询。这个例子可以不用WITH来书写，但是就必须要用两层嵌套的子SELECT，使得查询更长更难以维护。

WITH 递归查询

通过声明RECURSIVE关键字，一个WITH查询可以引用它自己的输出。

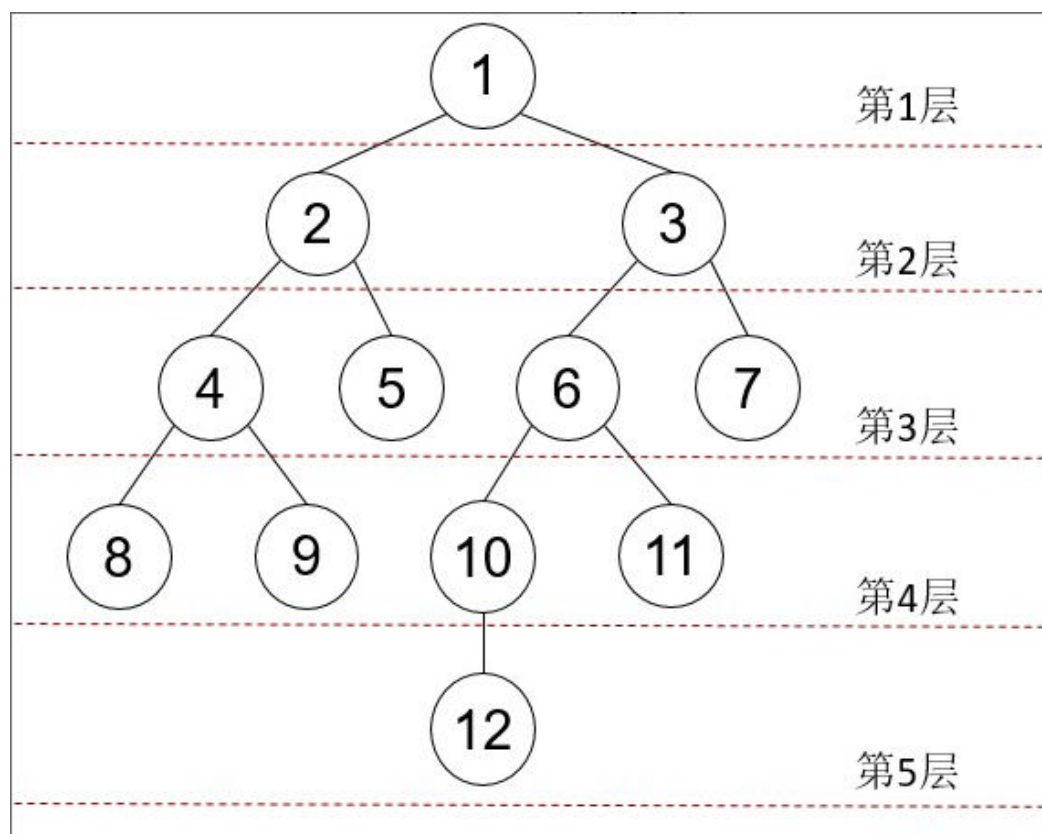
递归WITH查询的通常形式如下：

```
non_recursive_term UNION [ALL] recursive_term
```

其中：UNION在合并集合时会执行去重操作，而UNION ALL则直接将结果集合并、不执行去重；只有递归项能够包含对于查询自身输出的引用。

使用递归WITH时，必须确保查询的递归项最终不会返回元组，否则查询将无限循环。

使用表tree来存储下图中的所有节点信息：



表定义语句如下：

```
CREATE TABLE tree(id INT, parentid INT);
```

表中数据如下：


```
INSERT INTO tree VALUES(1,0),(2,1),(3,1),(4,2),(5,2),(6,3),(7,3),(8,4),(9,4),(10,6),(11,6),(12,10);
```

```
SELECT * FROM tree;
```

```
id | parentid
```

```
-----+
```

```
1 | 0
2 | 1
3 | 1
4 | 2
5 | 2
6 | 3
7 | 3
8 | 4
9 | 4
10 | 6
11 | 6
12 | 10
```

```
(12 rows)
```

通过以下WITH RECURSIVE语句，可以返回从顶层1号节点开始，整个树的节点，以及层次信息：

```
WITH RECURSIVE nodeset AS
```

```
(
```

```
-- recursive initializing query
```

```
SELECT id, parentid, 1 AS level FROM tree
```

```
WHERE id = 1
```

```
UNION ALL
```

```
-- recursive join query
```

```
SELECT tree.id, tree.parentid, level + 1 FROM tree, nodeset
```

```
WHERE tree.parentid = nodeset.id
```

```
)
```

```
SELECT * FROM nodeset ORDER BY id;
```

上述查询中，我们可以看出，一个典型的WITH RECURSIVE表达式包含至少一个递归查询的CTE，该CTE中的定义为一个UNION ALL集合操作，第一个分支为递归起始查询，第二个分支为递归关联查询，需要自引用第一部分进行不断递归关联。该语句执行时，递归起始查询执行一次，关联查询执行若干次并将结果叠加到起始查询结果集中，直到某一些关联查询结果为空，则返回。

上述查询的执行结果如下：

```
id | parentid | level
```

```
-----+
```

```
1 | 0 | 1
2 | 1 | 2
3 | 1 | 2
4 | 2 | 3
5 | 2 | 3
6 | 3 | 3
7 | 3 | 3
8 | 4 | 4
9 | 4 | 4
10 | 6 | 4
11 | 6 | 4
12 | 10 | 5
```

```
(12 rows)
```

从返回结果可以看出，起始查询结果包含level=1的结果集，关联查询执行了五次，前四次分别输出level=2,3,4,5的结果集，在第五次执行时，由于没有parentid和输出结果集id相等的记录，也就是再没有多余的孩子节点，因此查询结束。

说明

对于WITH RECURSIVE表达式，DWS支持其分布式执行。由于WITH RECURSIVE涉及到循环运算，DWS引入了参数max_recursive_times，用于控制WITH RECURSIVE的最大循环次数，默认值为200，超过该次数则报错。

WITH 中的数据修改语句

在WITH子句中使用数据修改命令INSERT、UPDATE、DELETE。这允许用户在同一个查询中执行多个不同操作。示例如下所示：

```
WITH moved_tree AS (  
    DELETE FROM tree  
    WHERE parentid = 4  
    RETURNING *)  
INSERT INTO tree_log  
SELECT * FROM moved_tree;
```

上述查询示例实际上从tree把行移动到tree_log。WITH中的DELETE删除来自tree的指定行，以它的RETURNING子句返回它们的内容，并且接着主查询读该输出并将它插入到tree_log。

WITH子句中的数据修改语句必须有RETURNING子句，用来返回RETURNING子句的输出，而不是数据修改语句的目标表，RETURNING子句形成了可以被查询的其余部分引用的临时表。如果一个WITH中的数据修改语句缺少一个RETURNING子句，则它形不成临时表并且不能在剩余的查询中被引用。

如果声明了RECURSIVE关键字，则不允许在数据修改语句中进行递归自引用。在某些情况中可以通过引用递归WITH的输出来绕过这个限制，例如：

```
WITH RECURSIVE included_parts(sub_part, part) AS (  
    SELECT sub_part, part FROM parts WHERE part = 'our_product'  
    UNION ALL  
    SELECT p.sub_part, p.part  
    FROM included_parts pr, parts p  
    WHERE p.part = pr.sub_part  
)  
DELETE FROM parts  
WHERE part IN (SELECT part FROM included_parts);
```

这个查询将会移除一个产品的所有直接或间接子部件。

WITH子句中的子语句与主查询同时执行。因此，在使用WITH中的数据修改语句时，指定更新的顺序实际是以不可预测的方式发生的。所有的语句都使用同一个快照中执行，语句的效果在目标表上不可见。这减轻了行更新的实际顺序的不可预见性的影响，并且意味着RETURNING数据是在不同WITH子语句和主查询之间传达改变的唯一方法。

本示例中外层SELECT可以返回更新之前的数据：

```
WITH t AS (  
    UPDATE tree SET id = id + 1  
    RETURNING *)  
SELECT * FROM tree;
```

本示例中外部SELECT将返回更新过的数据：

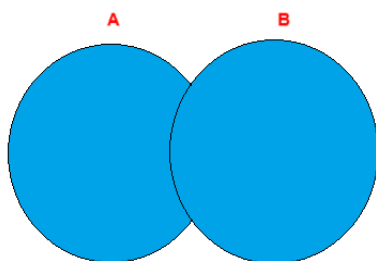
```
WITH t AS (  
    UPDATE tree SET id = id + 1  
    RETURNING *)  
SELECT * FROM t;
```

不支持在单个语句中更新同一行两次。这种语句的效果是不可预测的。如果只有一个修改发生了，但却不容易（有时也不可能）预测哪一个发生了修改。

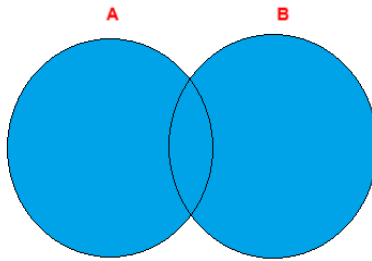
6.5 UNION 操作符的使用

在SQL中，UNION是一个非常强大的功能，UNION操作符用于合并两个或多个SELECT语句的结果集。合并时，两个表对应的列数和数据类型必须相同，并且相互对应。各个SELECT语句之间使用UNION或UNION ALL关键字分隔。

UNION在合并两个或多个表时会执行去重操作，而UNION ALL则直接将两个或者多个结果集合并，不执行去重。另外，执行去重会消耗大量的时间，因此，在一些实际应用场景中，如果通过业务逻辑已确认了两个集合不存在重复数据时，可直接用UNION ALL替代UNION，以便提升性能。



UNION操作符返回两个查询的结果集的并集，去除重复记录。



UNION ALL操作符返回两个查询的结果集的并集。对于两个结果集的重复部分，不去重。

语法格式

```
SELECT column,... FROM table1 UNION [ALL]SELECT column,... FROM table2
```

示例

步骤1 创建学生信息表student（ID、姓名、性别、学校）。

```
SET current_schema=public;  
DROP TABLE IF EXISTS student;  
CREATE table student(  
  sid VARCHAR(10) NOT NULL,  
  sname VARCHAR(10) NOT NULL,  
  sgender VARCHAR(10) NOT NULL,  
  sschool VARCHAR(10) NOT NULL);
```

步骤2 给表student插入数据。

```
INSERT INTO student VALUES('s01', 'ZhaoLei', 'male', 'NENU');  
INSERT INTO student VALUES('s02', 'QianDian', 'male', 'SJTU');  
INSERT INTO student VALUES('s03', 'SunFeng', 'male', 'Tongji');  
INSERT INTO student VALUES('s04', 'LIYun', 'male', 'CCOM');  
INSERT INTO student VALUES('s05', 'ZhouMei', 'female', 'FuDan');  
INSERT INTO student VALUES('s06', 'WuLan', 'female', 'WHU');  
INSERT INTO student VALUES('s07', 'ZhengZhu', 'female', 'NWAFU');  
INSERT INTO student VALUES('s08', 'ZhangShan', 'female', 'Tongji');
```

步骤3 查看表student。

```
SELECT * FROM student;
```

回显如下：

sid	sname	sgender	sschool
s01	ZhaoLei	male	NENU
s04	LIYun	male	CCOM
s07	ZhengZhu	female	NWAFU
s02	QianDian	male	SJTU
s05	ZhouMei	female	FuDan
s08	ZhangShan	female	Tongji
s03	SunFeng	male	Tongji
s06	WuLan	female	WHU
(8 rows)			

步骤4 创建教师信息表teacher（ID、姓名、性别、学校）。

```
DROP TABLE IF EXISTS teacher;
CREATE table teacher(
tid VARCHAR(10) NOT NULL,
tname VARCHAR(10) NOT NULL,
tgender VARCHAR(10) NOT NULL,
tschool VARCHAR(10) NOT NULL);
```

步骤5 给表teacher插入数据。

```
INSERT INTO teacher VALUES('t01', 'ZhangLei', 'male', 'FuDan');
INSERT INTO teacher VALUES('t02', 'LiLiang', 'male', 'WHU');
INSERT INTO teacher VALUES('t03', 'WangGang', 'male', 'Tongji');
```

步骤6 查询表teacher。

```
SELECT * FROM teacher;
```

tid	tname	tgender	tschool
t03	WangGang	male	Tongji
t02	LiLiang	male	WHU
t01	ZhangLei	male	FuDan
(3 rows)			

步骤7 使用UNION（合并且去重）获取学生和教师所在学校，并按学校名称首字母升序排序。

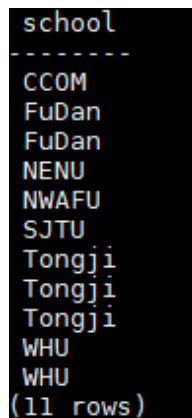
```
SELECT t.school FROM (
  SELECT sschool AS school
  FROM student
  UNION
  SELECT tschool AS school
  FROM teacher
) t
ORDER BY t.school ASC;
```

回显如下：

school
CCOM
FuDan
NENU
NWAFU
SJTU
Tongji
WHU
(7 rows)

步骤8 使用UNION ALL（合并不去重）获取所有学生和教师所在学校，并按学校名称首字母升序排序。

```
SELECT t.school FROM (
  SELECT sschool AS school
  FROM student
  UNION ALL
  SELECT tschool AS school
  FROM teacher
) t
ORDER BY t.school ASC;
```



```
school
-----
CCOM
FuDan
FuDan
NENU
NWAUFU
SJTU
Tongji
Tongji
Tongji
WHU
WHU
(11 rows)
```

步骤9 使用UNION ALL（合并带有WHERE子句SQL结果集）获取来自“Tongji”的学生和教师的所有信息，并按学生和教师的编号升序排序。

```
SELECT t.* FROM (
  SELECT Sid AS id,Sname AS name,Sgender AS gender,Sschool AS school
  FROM student
  WHERE Sschool='Tongji'
  UNION ALL
  SELECT Tid AS id,Tname AS name,Tgender AS gender,Tschool AS school
  FROM teacher
  WHERE Tschool='Tongji'
) t
ORDER BY t.id ASC;
```

----结束

小结

在实际业务场景中，使用UNION和UNION ALL时需要注意以下几点：

- 左右两侧的SQL字段数量和字段类型需要保持一致。
- 业务需求是否需要考虑数据除重（合并前除重还是合并时除重）。
- 根据表中数据量的大小，需要对SQL的执行效率进行评估，从而考虑是否需要选择临时表进行过渡后再合并。
- 需要考虑SQL编写的复杂度，不能为了写SQL而写SQL，需要结合业务需求进行选择。

6.6 跨逻辑集群数据读写

场景介绍

创建关联逻辑集群用户后，用户提交的查询或修改（包括Insert、Delete、Update等）会在其关联的逻辑集群上进行计算执行。当提交查询或修改的用户与需要查询和修改的基表在不同的逻辑集群上时，数据需要在表所在的逻辑集群和用户关联的逻辑

集群间进行查询和修改，此时优化器会生成一个跨逻辑集群的查询或修改计划，保证用户关联的逻辑集群可以查询或修改表的数据。

图 6-1 跨逻辑集群实现数据查询

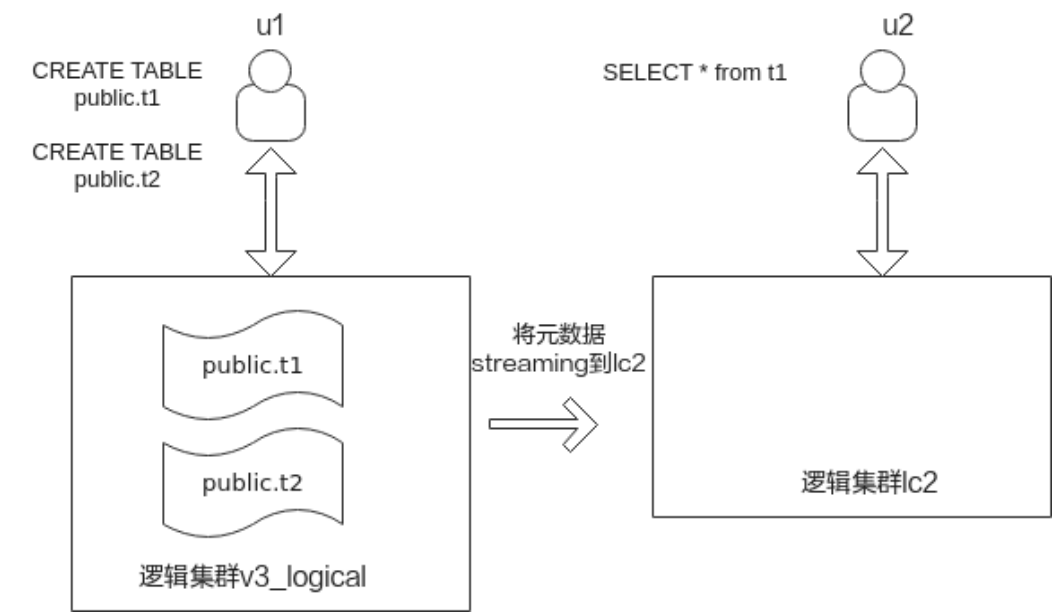
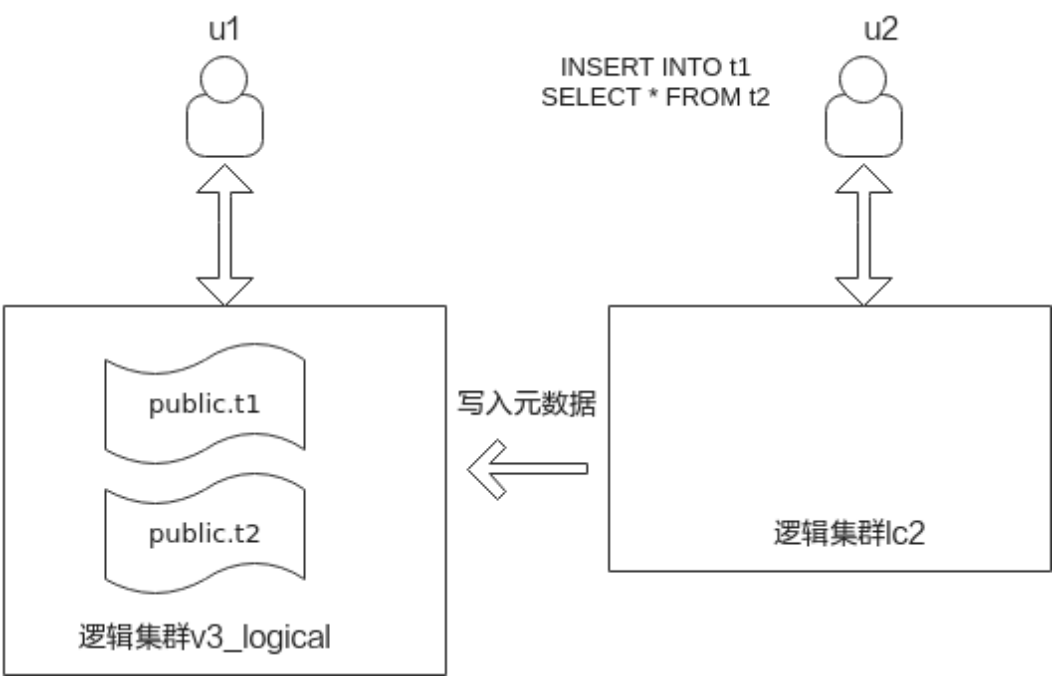


图 6-2 跨逻辑集群实现数据写入



操作步骤

步骤1 参见[创建DWS存算分离集群](#)，集群创建后默认会转换成逻辑集群v3_logical。

步骤2 通过节点扩容方式增加3个节点到弹性集群，再添加逻辑集群lc2。

步骤3 创建用户u1，并关联逻辑集群v3_logical。

```
CREATE USER u1 with SYSADMIN NODE GROUP "v3_logical" password "Password@123";
```

步骤4 创建用户u2，并关联逻辑集群lc2。

```
CREATE USER u2 with SYSADMIN NODE GROUP "lc2" password "Password@123";
```

步骤5 以u1登录数据库，创建表t1和t2，并插入测试数据。

```
CREATE TABLE public.t1
(
  id integer not null,
  data integer,
  age integer
)
WITH (ORIENTATION = COLUMN, COLVERSION = 3.0)
DISTRIBUTE BY ROUNDROBIN;

CREATE TABLE public.t2
(
  id integer not null,
  data integer,
  age integer
)
WITH (ORIENTATION = COLUMN, COLVERSION = 3.0)
DISTRIBUTE BY ROUNDROBIN;

INSERT INTO public.t1 VALUES (1,2,10),(2,3,11);
INSERT INTO public.t2 VALUES (1,2,10),(2,3,11);
```

步骤6 以u2登录数据库，执行以下命令查询t1和写入数据。

从结果可得出，实现用户u2跨逻辑集群进行查询和写入数据的能力。

```
SELECT * FROM t1;
INSERT INTO t1 SELECT * FROM t2;
```

----结束

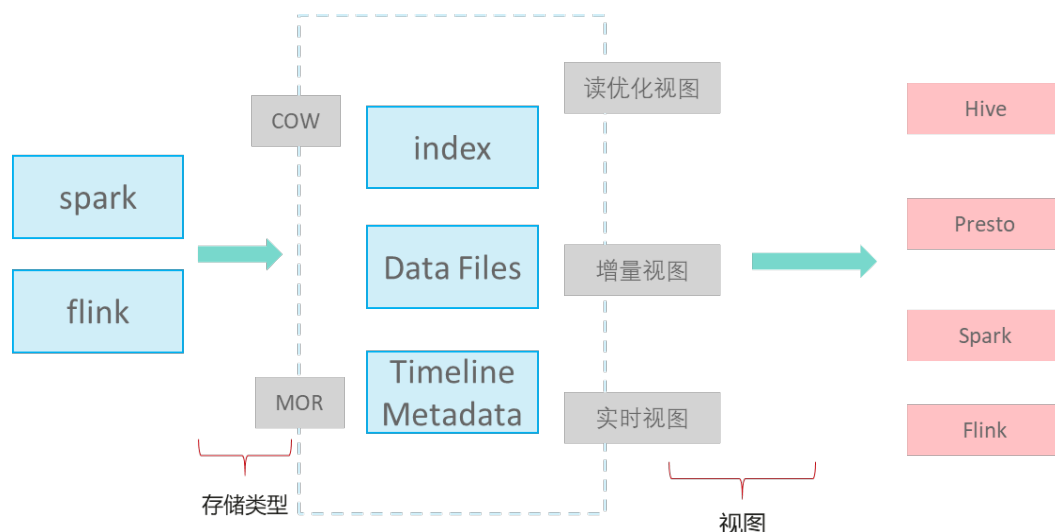
6.7 SQL on Hudi

本特性仅8.2.1.100及以上版本支持。

6.7.1 Hudi 简介

Apache Hudi（发音Hoodie）表示Hadoop Upserts Deletes and Incrementals。用来管理Hadoop大数据体系下存储在DFS（Distributed File System，分布式文件系统）上大型分析数据集。

Hudi不是单纯的数据格式，而是一套数据访问方法（类似DWS存储的access层），在Apache Hudi 0.9版本，大数据的Spark，Flink等组件都单独实现各自客户端。Hudi的逻辑存储如下图所示：



- 写入模式**
 COW：写时复制，适合更新少的场景。
 MOR：读时复制，对于UPDATE&DELETE增量写delta log文件，分析时进行base和delta log文件合并，异步compaction合并文件。
- 存储格式**
 index：对主键进行索引，默认是file group级别的bloomfilter。
 data files：base file + delta log file（主要面向对base file的update&delete）。
 timeline metadata：版本log的管理。
- 视图**
 读优化视图：读取Compaction后生成的base file，未Compaction数据时效性有一定延迟（高效读取）。
 实时视图：读取最新的数据，在读取时进行Base file和Delta file合并（频繁update场景）。
 增量视图：类似CDC方式持续读取增量写入Hudi的数据（流批一体）。

6.7.2 使用 Hudi 前准备

前提条件

已完成创建OBS委托以及创建OBS数据源，具体可参见[管理OBS数据源](#)。

授权使用 OBS 数据源

执行GRANT命令给用户授予使用OBS数据源的权限：

```
GRANT USAGE ON FOREIGN SERVER server_name TO role_name;
```

示例：

给用户sbi_fnd授予数据源obs_hudi的访问权限：

```
GRANT USAGE ON FOREIGN SERVER obs_hudi TO sbi_fnd;
```


授权使用外表

执行如下命令给用户授予使用外表的权限：

```
ALTER USER role_name USEFT;
```

示例：

给用户sbi_fnd授予外表访问权限：

```
ALTER USER sbi_fnd USEFT;
```

6.7.3 Hudi 用户接口

实时视图与增量视图查询

DWS提供了类似spark-sql风格的表级参数，用于支持实时视图和增量视图。
具体参数说明如下，其中SCHEMA.FOREIGN_TABLE需要替换为实际的schema和外表名。

表 6-2 实时视图与增量视图查询的参数

参数	取值	说明
hoodie.SCHEMA.FOREIGN_TABLE .consume.mode	SNAPSHOT	查询实时视图。
	INCREMENTAL	查询增量视图。
hoodie.SCHEMA.FOREIGN_TABLE .consume. start.timestamp	hudi时间戳	指定增量同步的起始commit。
hoodie.SCHEMA.FOREIGN_TABLE .consume. ending.timestamp	hudi时间戳	指定增量同步的结束commit，不指定则采用最新commit。

说明

- 以上参数支持使用set命令设置，并且仅在当前SESSION中有效；使用reset命令恢复缺省值。
- 可以通过系统函数pg_catalog.pg_show_custom_settings()来查询相关参数的设置详情。
- 查询MOR表的增量视图时，需要使用where条件过滤_hoodie_commit_time字段，避免读取到未合并的不符合条件的log文件数据；COW表无需该操作。

Hudi 外表信息查询与自动同步任务

DWS提供一系列系统函数来实现Hudi外表信息获取、创建Hudi自动同步任务等功能。其中Hudi自动同步任务实现了从Hudi外表周期性同步数据到DWS内表功能。

表 6-3 Hudi 系统函数

序号	名称	类型	功能
1	pg_show_custom_settings()	内置函数	查询HUDI外表参数设置详情。
2	hudi_get_options(regclass)	内置函数	查询HUDI外表的属性信息（hoodie.properties）。
3	hudi_get_max_commit(regclass)	内置函数	获取当前HUDI外表最新commit的时间戳。
4	hudi_sync_task_submit(regclass, regclass)	内置函数	提交HUDI自动同步任务。
	hudi_sync_task_submit(regclass, regclass, text, text)		
5	hudi_show_sync_state()	内置函数	获取HUDI自动同步任务的同步状态。
6	hudi_sync(regclass, regclass)	存储过程	HUDI自动同步任务调用入口。
7	hudi_sync_custom(regclass, regclass, text)	存储过程	HUDI自动同步任务调用入口，支持用户自定义目标表和数据源表的字段同步对应关系。
8	hudi_set_sync_commit(regclass, regclass, text)	内置函数	设置HUDI自动同步任务首次同步的起点时间戳，避免在已经同步了部分数据的情况下，重新同步已有数据。
	hudi_set_sync_commit(text, text)		设置HUDI自动同步任务下一次同步的起点时间戳，可以用于重复同步历史数据或者跳过某些数据。

6.7.4 创建 Hudi 数据描述（外表）

外表是对OBS上数据的映射。DWS通过外表方式访问OBS上的Hudi数据，具体可参见[CREATE FOREIGN TABLE \(SQL on OBS or Hadoop\)](#)。

与一般OBS外表相比，Hudi外表没有特别的参数需要指定，只需要指定format为'hudi'即可，对于Hudi bucket表，需额外增加distribute by参数为hash(bk_col1,bk_col2...)。其中Hudi bucket表仅9.1.0.100及以上版本支持。

获取 MRS 上表定义

DWS Hudi外表是只读的，因此在创建外表之前需要明确目标数据定义了多少字段，每个字段是什么类型。Hudi外表支持的最大列数为5000列。

例如，对于MRS上的Hudi表，可以使用spark-sql来查询原始表定义：

```
SHOW create table rtd_mfdt_int_currency_t;
```

编写 DWS 表定义

- 非bucket表

复制MRS表所有列的定义，做适当的类型转换以适配DWS语法，创建OBS外表：

```
CREATE FOREIGN TABLE rtd_mfdt_int_currency_ft(  
  _hoodie_commit_time text,  
  _hoodie_commit_seqno text,  
  _hoodie_record_key text,  
  _hoodie_partition_path text,  
  _hoodie_file_name text,  
  ...  
)SERVER obs_server OPTIONS (  
  foldername '/erpgc-obs-test-01/s000/sbi_fnd/rtd_mfdt_int_currency_t/',  
  format 'hudi',  
  encoding 'utf-8'  
)distribute by roundrobin;
```

其中，foldername为hudi数据在OBS上存储路径，对应MRS中Spark-sql表定义中的LOCATION，末尾要以“/”结尾。

- bucket表

复制MRS表所有列的定义，做适当的类型转换以适配DWS语法，创建OBS外表，指定hash分布方式：

```
CREATE FOREIGN TABLE rtd_mfdt_int_currency_ft(  
  _hoodie_commit_time text,  
  _hoodie_commit_seqno text,  
  _hoodie_record_key text,  
  _hoodie_partition_path text,  
  _hoodie_file_name text,  
  ...  
)SERVER obs_server OPTIONS (  
  foldername '/erpgc-obs-test-01/s000/sbi_fnd/rtd_mfdt_int_currency_t/',  
  format 'hudi',  
  encoding 'utf-8'  
)distribute by hash(bk_col1,bk_col2...);
```

其中，foldername为hudi数据在OBS上存储路径，对应MRS中Spark-sql表定义中的LOCATION，末尾要以“/”结尾；

distribute by为bucket表的分布列，与foldername/.hoodie/hoodie.index.properties文件中的hoodie.bucket.index.hash.field属性值保持一致。

6.7.5 Hudi 任务同步

创建 Hudi 任务

迁移场景

如果DWS表已经通过CDL导入数据，改为用SQL on Hudi方式迁移数据。或者使用CDM做全量初始化后，继续使用SQL on Hudi方式同步增量数据。

步骤1 创建hudi.hudi_sync_state同步状态表，需要管理员权限。

```
SELECT pg_catalog.create_hudi_sync_table();
```

通常情况下，每个数据库中只创建一次hudi.hudi_sync_state。

步骤2 设置CDL的同步进度，用户需要有同步目标表的INSERT和UPDATE权限、HUDI外表的SELECT权限，否则无法正常设置同步进度。

```
SELECT hudi_set_sync_commit('SCHEMA.TABLE', 'SCHEMA.FOREIGN_TABLE', 'LATEST_COMMIT');
```

其中：

- SCHEMA.TABLE，表示同步数据的目标表名，带schema。
- SCHEMA.FOREIGN_TABLE，表示OBS外表命名，带schema。
- LATEST_COMMIT，表示已同步的Hudi数据时间截点。

示例：目标表public.in_rel，已经同步hudi的数据到20220913152131，切换到SQL on Hudi方式从OBS外表hudi_read1中继续导出数据。

```
SELECT hudi_set_sync_commit('public.in_rel', 'public.hudi_read1', '20220913152131');
```

步骤3 提交Hudi同步任务。

```
SELECT hudi_sync_task_submit('SCHEMA.TABLE', 'SCHEMA.FOREIGN_TABLE');
```

例如：目标表public.in_rel，切换到SQL on Hudi方式从OBS外表hudi_read1中继续导出数据。

```
SELECT hudi_sync_task_submit('public.in_rel', 'public.hudi_read1');
```

----结束

新建场景

DWS表为空，第一次从Hudi同步数据，可执行以下命令直接创建任务。

```
SELECT hudi_sync_task_submit('SCHEMA.TABLE', 'SCHEMA.FOREIGN_TABLE');
```

查询 Hudi 同步任务

查询Hudi同步任务，查询结果中的task_id是Hudi同步任务唯一标识。

```
SELECT * FROM pg_task_show('SQLonHudi');
```

暂停 Hudi 同步任务

查询Hudi任务，获取task_id暂停Hudi任务。

```
SELECT pg_task_pause('task_id');
```

示例：

暂停task_id为64479410-a04c-0700-d150-3037d700fffe的同步任务。

```
SELECT pg_task_pause('64479410-a04c-0700-d150-3037d700fffe');
```

恢复 Hudi 同步任务

查询Hudi任务，获取task_id，恢复Hudi任务。

```
SELECT pg_task_resume('task_id');
```

示例：

恢复task_id为64479410-a04c-0700-d150-3037d700fffe的同步任务。

```
SELECT pg_task_resume('64479410-a04c-0700-d150-3037d700fffe');
```

删除 Hudi 同步任务

查询Hudi任务，获取task_id，删除Hudi同步任务。

```
SELECT pg_task_remove('task_id');
```

示例：

删除task_id为64479410-a04c-0700-d150-3037d700fffe的同步任务。

```
SELECT pg_task_remove('64479410-a04c-0700-d150-3037d700fffe');
```

查询历史同步信息

使用视图hudi_sync_state_history_view查询Hudi历史同步任务信息，该视图仅9.1.0及以上集群版本支持。

```
SELECT * FROM pg_catalog.hudi_sync_state_history_view;
```

表 6-4 hudi_sync_state_history_view 字段

名称	类型	描述
task_id	TEXT	任务ID。
target_tbl	TEXT	同步目标表名。
source_ftbl	TEXT	同步源表名（外表）。
latest_commit	TEXT	最近一次同步成功的时间戳。
latest_sync_count	BIGINT	最近一次同步成功的行数。
latest_sync_start	TIMESTAMP WITH TIME ZONE	最近一次同步任务开始的时间。
latest_sync_end	TIMESTAMP WITH TIME ZONE	最近一次同步任务结束的时间。
hudi_flushdisk_time	TEXT	hudi文件落盘时间。

查询同步任务状态

使用函数hudi_show_sync_state()查询Hud同步任务状态：

```
SELECT * FROM hudi_show_sync_state();
```

复位连续失败 Hudi 同步任务

使用函数pg_task_resume()复位连续失败Hudi同步任务。

连续失败次数 ≥ 10 的任务会自动暂停，需手动调用pg_task_resume()函数复位，该函数仅9.1.0及以上集群版本支持：

入参：连续失败Hudi任务的task_id。

```
SELECT pg_task_resume('task_id');
```

6.7.6 Hudi 外表查询

Hudi外表可以直接查询数据，默认查询实时视图；也可以通过设置增量查询参数实现增量视图查询。

增量查询

针对hudi增量查询功能，可以通过设置增量查询参数实现增量查询。

```
SET hoodie.SCHEMA.FOREIGN_TABLE.consume.mode=incremental;  
SET hoodie.SCHEMA.FOREIGN_TABLE.consume.start.timestamp=起始时间戳;  
SET hoodie.SCHEMA.FOREIGN_TABLE.consume.ending.timestamp=结束时间戳;  
SELECT * FROM SCHEMA.FOREIGN_TABLE;
```

示例:

查询MOR hudi外表public.rtd_mfdt_int_currency_ft从20221207164617到20221207170234之间的增量数据。其中

```
SET hoodie.public.rtd_mfdt_int_currency_ft.consume.mode=incremental;  
SET hoodie.public.rtd_mfdt_int_currency_ft.consume.start.timestamp=20221207164617;  
SET hoodie.public.rtd_mfdt_int_currency_ft.consume.ending.timestamp=20221207170234;  
SELECT * FROM public.rtd_mfdt_int_currency_ft where _hoodie_commit_time>20221207164617 and  
_hoodie_commit_time<=20221207170234;
```

查询已设置的增量参数

可以通过查询下面函数查看已经设置了哪些参数，检查是否设置正确。

```
SELECT * FROM pg_show_custom_settings();
```

查询 hudi 外表属性(hoodie.properties)

查询OBS上hudi数据的hoodie.properties:

```
SELECT * FROM hudi_get_options('SCHEMA.FOREIGN_TABLE');
```

示例：查询当前schema下的OBS外表rtd_mfdt_int_unit_ft的hudi属性：

```
SELECT * FROM hudi_get_options('rtd_mfdt_int_unit_ft');
```

查询 hudi 外表最大时间线

查询OBS上hudi数据最大时间线，即最新的提交记录：

```
SELECT * FROM hudi_get_max_commit('SCHEMA.FOREIGN_TABLE');
```

示例：查询当前schema下的OBS外表rtd_mfdt_int_unit_ft的最大时间线：

```
SELECT * FROM hudi_get_max_commit('rtd_mfdt_int_unit_ft');
```

6.7.7 支持访问 MRS 上的 Hudi 表

SQL on Hudi支持对存储在MRS上的hudi表进行访问。该功能仅9.1.0及以上集群版本支持。

前提条件

已完成创建MRS数据源，具体可参见[管理MRS数据源](#)。

说明

SQL on Hudi支持读取存储在MRS上的hudi表，在使用上仅创建数据源与OBS不同，其他无差异。

对接多套 MRS 集群规避

由于JDK的限制，同一JVM同时仅能保存一份kerberos配置文件信息，导致一套DWS集群无法同时通过SQL on Hudi并发访问多套MRS集群上的hudi表。通过执行以下操作可以进行规避。

步骤1 获取各MRS集群已下载客户端中的krb5.conf文件。

步骤2 任取一套MRS集群的krb5.conf文件作为待合并文件，以下简称集群A。

步骤3 将集群B的KDC域信息添加到集群A配置文件realms中。

示例：

```
[realms]
CLUSTER.A.COM = {
  admin_server = ClusterA_SERVER_IP:PORT
  kdc = ClusterA_KDC_IP:PORT
  kdc = ClusterA_KDC_IP:PORT
}
CLUSTER.B.COM = {
  admin_server = ClusterB_SERVER_IP:PORT
  kdc = ClusterB_KDC_IP:PORT
  kdc = ClusterB_KDC_IP:PORT
}
```

步骤4 将集群B的域信息添加到集群A配置文件domain_realm中。

示例：

```
[domain_realm]
.cluster.a.com = CLUSTER.A.COM
.cluster.b.com = CLUSTER.B.COM
```

步骤5 将合并后的krb5.conf配置文件更新到各集群各个节点原路径下替换原krb5.conf文件。

----结束



注意

以上示例内容仅供参考，实际操作时需要将集群realms或者domain_realm中真实KDC域信息进行合并。

7 DWS 排序规则

排序规则(collation)是在字符集中指定数据排序顺序及对数据进行分类的规则。排序规则支持不再受限于数据库的LC_COLLATE和LC_CTYPE设置创建后就不能更改的约束。

概述

一种可排序数据类型的每一种表达式都有一个排序规则（系统内部的可排序数据类型可以是text、varchar和char等字符类型。用户定义的基础类型也可以被标记为可排序的，并且在一种可排序数据类型上的域也是可排序的）。如果该表达式是一个列引用，该表达式的排序规则就是列所定义的排序规则。如果该表达式是一个常量，排序规则就是该常量数据类型的默认排序规则。更复杂表达式的排序规则根据其输入的排序规则得来。

排序规则组合原则

- 当表达式的collation未指定时，则认为是默认的排序规则default，它表示数据库的区域设置。表达式的collation也可能是不确定的，此时，排序操作和其他不确定的排序规则的操作就会失败。
- 对于函数或操作符调用，其排序规则将通过检查所有参数的collation来决定。如果该函数或操作符调用的结果是一种可排序的数据类型，若有外层表达式要用到排序规则，那么该外层的表达式将继承对应函数和操作符所调用结果集的排序规则。
- 表达式的排序规则派生可以是显式或隐式。该区别会影响多个不同的排序规则出现在同一个表达式中时如何对collation进行组合。当执行语句使用COLLATE子句时，将发生显式派生，否则为隐式派生。当多个排序规则组合时，规则如下：
 - 如果输入表达式中存在显式COLLATE派生，则在输入表达式之间的所有显式派生的COLLATE必须相同，否则将产生冲突错误。如果存在显式COLLATE，那它就是排序规则组合的结果。
 - 如果不存在显式COLLATE，那所有输入表达式必须具有相同的隐式COLLATE或默认COLLATE。如果存在非默认COLLATE，那它就是排序规则组合的结果。否则，结果是默认COLLATE。
 - 如果在输入表达式之间存在多个冲突的非默认COLLATE，则组合被认为是具有不确定排序规则，这并非一种错误。如果被调用的函数或表达式需要用到排序规则，运行时将产生排序规则未知的错误。
- CASE表达式中，比较行为使用的规则以WHEN子句中的COLLATE设置为准。
- 显示COLLATE的派生仅在当前查询（CTE或SUBQUERY）中生效，查询外则降为隐式派生。

排序规则使用建议

- 同一条查询语句中，避免使用多种排序规则，可能导致非预期的结果集。
- 使用collate子句指定排序规则时，避免连续使用多个collate子句变更排序规则。

大小写不敏感排序规则支持

从集群8.1.3版本开始，DWS增加内置排序规则case_insensitive，即对字符类型的大小写不敏感行为（如排序、比较、哈希）。

约束条件：

- 支持字符类型：char/character/nchar、varchar/character varying/varchar2/nvarchar2/clob/text。
- 不支持字符类型：“char”和name。
- 不支持的编码：PG_EUC_JIS_2004、PG_MULE_INTERNAL、PG_LATIN10、PG_WIN874。
- 不支持CREATE DATABASE时指定到LC_COLLATE。
- 不支持正则表达式。
- 不支持字符类型的record比较（如record_eq）。
- 不支持时序表。
- 不支持倾斜优化。
- 不支持RoughCheck优化。

示例

语句中显示指定COLLATE子句。

```
SELECT 'a' = 'A', 'a' = 'A' COLLATE case_insensitive;
?column? | ?column?
-----+-----
f         | t
(1 row)
```

建表时指定列属性为case_insensitive。

```
CREATE TABLE t1 (a text collate case_insensitive);
NOTICE: The 'DISTRIBUTE BY' clause is not specified. Using round-robin as the distribution mode by default.
HINT: Please use 'DISTRIBUTE BY' clause to specify suitable data distribution column.
CREATE TABLE
\d t1
      Table "public.t1"
  Column | Type | Modifiers
-----+-----+-----
a        | text | collate case_insensitive

INSERT INTO t1 values('a'),('A'),('b'),('B');
INSERT 0 4
```

建表时指定，查询时无需指定。

```
SELECT a, a='a' FROM t1;
a | ?column?
---+-----
A | t
B | f
a | t
b | f
(4 rows)
```

```
SELECT a, count(1) FROM t1 GROUP BY a;
a | count
---+-----
a | 2
B | 2
(2 rows)
```

CASE表达式，以WHEN子句中的COLLATE设置为准。

```
SELECT a,case a when 'a' collate case_insensitive then 'case1' when 'b' collate "C" then 'case2' else 'case3'
end FROM t1;
a | case
---+-----
A | case1
B | case3
a | case1
b | case2
(4 rows)
```

跨子查询隐式派生。

```
SELECT * FROM (SELECT a collate "C" from t1) WHERE a in ('a','b');
a
---
a
b
(2 rows)
SELECT * FROM t1,(SELECT a collate "C" from t1) t2 WHERE t1.a=t2.a;
ERROR: could not determine which collation to use for string hashing
HINT: Use the COLLATE clause to set the collation explicitly.
```

注意

- 由于collate case_insensitive为不敏感排序，结果集不确定，再使用敏感排序筛选，会有结果集不稳定的问题，因此语句中避免出现敏感排序和不敏感排序混用。
- 使用collate case_insensitive指定字符类型为大小写不敏感后，性能较使用前会有所下降，因此性能敏感场景需谨慎评估后使用。

8 DWS 物化视图

8.1 物化视图概述

物化视图（Materialized View）是一种特殊的数据库对象。物化视图将复杂计算的查询结果预先进行计算并持久化到存储介质中，业务查询时直接查询已经预计算好的数据最终实现加速查询的目的。

DWS的物化视图特性仅8.2.1.220及以上集群支持，使用物化视图需确保 `enable_matview` 设置为on。

基本概念

表 8-1 物化视图基本概念

概念	说明
基表	- 物化视图定义中所依赖的表，物化视图的数据来自于这些表的计算结果。 - 基表支持DWS 内表、外表、分区表、视图或者物化视图。 - 不支持临时表。
刷新	创建物化视图后，物化视图中存储的数据只反映创建时刻的状态。当基表中的数据发生变化时，需要通过刷新物化视图更新数据变化。 根据刷新模式可划分为：全量刷新、分区刷新。 - 全量刷新：每次刷新重新计算物化视图中的数据。 - 分区刷新：每次刷新物化视图一个分区的数据。
查询重写	通过使用物化视图来加速查询，当输入一个不使用物化视图的查询时，系统会自动将查询重写为使用物化视图的查询。该方法的原理是将查询语句与物化视图的定义进行匹配，如果发现匹配的物化视图，则自动将查询重写为使用物化视图的查询，这样可以利用物化视图预计算的结果，大大提高查询性能和效率。 当前DWS仅支持文本匹配查询重写。

异步物化视图和同步物化视图

创建物化视图后，当基表中的数据发生变化时，需要通过刷新物化视图更新数据变化。根据刷新方式，可分为异步物化视图和同步物化视图。

当前DWS仅支持异步物化视图。

- 异步物化视图：基表数据变化后需要定期触发物化视图刷新，更新物化视图中数据。
 - 手动刷新：在业务数据修改后通过执行REFRESH MATERIALIZED VIEW 进行相应物化视图的刷新。
 - 自动刷新：在物化视图创建时指定刷新开始时间和刷新闻隔。由数据库负责定期刷新。
- 同步物化视图：基表数据变化后物化视图数据自动变化。

物化视图优势

- **提升查询性能**
物化视图预先计算并存储查询结果，当发起查询时，可以查询物化视图直接返回结果，从而提高查询性能。
- **降低计算资源消耗**
多次执行复杂查询通常需要显著的CPU和内存资源。物化视图通过避免这些重复计算，有助于减少数据库资源的负荷。
- **数仓建模**
物化视图可以作为数据访问层，支持复杂的业务逻辑，允许用户访问经预处理的数据，无需关心底层复杂SQL逻辑。

物化视图相关语法

创建物化视图。

```
CREATE MATERIALIZED VIEW [ IF NOT EXISTS ] materialized_view_name
[ ( column_name [, ...] ) ]
[ BUILD { DEFERRED | IMMEDIATE } ]
[ REFRESH [ [DEFAULT] | [ RESTRICT ] | [ CASCADE FORWARD ] | [ CASCADE BACKWARD ] | [ CASCADE ALL ] ] [ COMPLETE ] [ ON DEMAND ] [ [ START WITH (timestamp tz) ] | [ EVERY (interval) ] ] ]
[ { ENABLE | DISABLE } QUERY REWRITE ]
[ WITH ( {storage_parameter = value} [, ...] ) ]
[ TABLESPACE tablespace_name ]
[ DISTRIBUTE BY { REPLICATION | ROUNDROBIN | { HASH ( column_name [, ...] ) } } ]
[ PARTITION BY {(column_name) | date_trunc('time_unit', column_name)} ]
AS query;
```

刷新物化视图。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW
{[schema.]materialized_view_name} [ [DEFAULT] | [ RESTRICT ] | [ CASCADE FORWARD ] | [ CASCADE BACKWARD ] | [ CASCADE ALL ] ]
```

删除物化视图。

```
DROP MATERIALIZED VIEW [ IF EXISTS ]
{[schema.]materialized_view_name} [, ...] [ CASCADE | RESTRICT ];
```

修改物化视图。

```
ALTER MATERIALIZED VIEW [ IF EXISTS ] { materialized_view_name } [ ENABLE | DISABLE ] QUERY REWRITE;
ALTER MATERIALIZED VIEW [ IF EXISTS ] { materialized_view_name }
REFRESH [ [DEFAULT] | [ RESTRICT ] | [ CASCADE FORWARD ] | [ CASCADE BACKWARD ] | [ CASCADE
```

```
ALL ] ] [ COMPLETE ] [ ON DEMAND ] [ [ START WITH (timestampz) ] ] [ EVERY (interval) ] ];
ALTER MATERIALIZED VIEW [ IF EXISTS ] { materialized_view_name }
    REFRESH [DEFAULT] | [ RESTRICT ] | [ CASCADE FORWARD ] | [ CASCADE BACKWARD ] | [ CASCADE
ALL ] ;
ALTER MATERIALIZED VIEW { materialized_view_name }
    OWNER TO new_owner;
ALTER MATERIALIZED VIEW { materialized_view_name }
    SET ( {storage_parameter = value} [, ... ] )
    | RESET ( storage_parameter [, ... ] );
```

物化视图语法具体参数说明请参考[CREATE MATERIALIZED VIEW](#)和[ALTER MATERIALIZED VIEW](#)章节。

物化视图应用场景

物化视图适用如下场景：

- 查询结果不经常改变，即基表稳定且执行频次高的查询。
- 查询包含非常耗时的操作，比如聚合、连接操作等。对于涉及多个表连接和聚合操作的查询，物化视图可以将这些耗时的操作预先计算并存储起来，从而避免在每次查询时都重新执行这些操作。
- 查询结果仅涉及表中的很小部分数据。

表 8-2 物化视图和视图、表的对比

数据库对象	性能提升	持久化存储	业务逻辑简化
物化视图	√	√	√
视图	-	-	√
表	-	√	-

操作权限

- 创建物化视图时需要schema的CREATE权限和基表或列的SELECT权限。
- 查询物化视图需要物化视图的SELECT权限。
- 刷新需要物化视图的INSERT和基表或列的SELECT权限。
- 删除物化视图需要有DROP TABLE的权限。

使用限制

- 不支持包含临时表，包括全局临时表、volatile临时表和普通临时表。
- 不支持物化视图定义中的CTE包含除SELECT语句以外的其他DML。
- 不支持基表上存在脱敏策略和行级访问控制或者基表属于私有用户。脱敏策略和行级访问控制可能会导致结果集错误，而私有用户可能导致刷新物化视图失败等问题
- 910.200及以上版本支持stable和volatile函数。需注意：物化视图无法感知函数内容变化。如果需要函数变化尽快反馈到物化视图结果，指定REFRESH MATERIALIZED VIEW RESTRICT进行物化视图刷新或者跟随数据更新反馈到物化视图。
- 一些影响查询执行时行为的参数修改，物化视图无法感知参数变化，需要再次刷新物化视图更新结果。

使用建议

- 存储资源：物化视图会占用额外的存储空间，需要考虑磁盘容量。
- 刷新维护：自动或手动刷新物化视图会消耗系统资源，如果基础表数据变化频繁，刷新操作可能会影响系统性能。
- 数据一致性和实时性：异步物化视图中的数据可能不是实时的，即数据不会随着原始数据的更新而自动更新。如果基础表数据发生变化，视图中的数据可能会过时，需要定期刷新以保持数据一致性。
- 设计复杂性：物化视图的设计和创建需要仔细考虑预期的查询模式和数据访问模式，以便实现最佳的性能优化。

8.2 异步物化视图

8.2.1 物化视图查询重写

8.2.1.1 概述

DWS不仅支持查询物化视图，还支持查询重写。物化视图查询重写，让用户在不改变业务情况下自动使用物化视图加速查询执行。通过查询重写功能，物化视图可以像索引一样添加或删除，不会影响业务。

使用场景

物化视图查询重写，能够避免查询中复杂的关联、聚集以及表达式运算操作。

文本匹配查询重写，查询与物化视图的定义基本一致（允许格式、注释有差异）。因为能够支持cte，窗口函数等复杂查询，复杂查询性能较差时可以通过定义与查询语句相同的物化视图，加快查询。

物化视图查询重写方式

基于文本匹配查询重写

当查询和物化视图的SQL或者语法树匹配时，可以使用物化视图进行查询改写。

设置物化视图查询重写

DWS通过GUC参数`mv_rewrite_rule`控制查询重写方式。

8.2.1.2 文本匹配查询重写

DWS支持文本匹配查询重写，包括JOIN、AGG、CTE、子查询等复杂查询。

使用约束

- 查询的子查询也可以使用物化视图进行文本匹配。
- 如果查询语句有ORDER BY，要求ORDER BY列在物化视图输出列中存在才可以进行重写。
- 支持查询和物化视图间有空格、回车、注释的差异。

- 物化视图输出列指定别名时，需要查询也指定别名才能匹配成功。
- 物化视图中的查询不能包含FOR UPDATE。

示例

以tpch Q1为例，基于Q1的复杂查询创建物化视图，查看查询计划时，显示语句已经被重写成了对物化视图的扫描。

```
CREATE MATERIALIZED VIEW mv_tpch_q1 enable query rewrite as
SELECT
    l_returnflag,
    l_linestatus,
    sum(l_quantity) AS sum_qty,
    sum(l_extendedprice) AS sum_base_price,
    sum(l_extendedprice * (1 - l_discount)) AS sum_disc_price,
    sum(l_extendedprice * (1 - l_discount) * (1 + l_tax)) AS sum_charge,
    avg(l_quantity) AS avg_qty,
    avg(l_extendedprice) AS avg_price,
    avg(l_discount) AS avg_disc,
    count(*) AS count_order
FROM
    lineitem
WHERE l_shipdate <= DATE '1998-12-01' - INTERVAL '3 day'
GROUP BY l_returnflag,l_linestatus
ORDER BY sum_qty;

explain (costs off)
SELECT
    l_returnflag,
    l_linestatus,
    sum(l_quantity) AS sum_qty,
    sum(l_extendedprice) AS sum_base_price,
    sum(l_extendedprice * (1 - l_discount)) AS sum_disc_price,
    sum(l_extendedprice * (1 - l_discount) * (1 + l_tax)) AS sum_charge,
    avg(l_quantity) AS avg_qty,
    avg(l_extendedprice) AS avg_price,
    avg(l_discount) AS avg_disc,
    count(*) AS count_order
FROM
    lineitem
WHERE l_shipdate <= DATE '1998-12-01' - INTERVAL '3 day'
GROUP BY l_returnflag,l_linestatus
ORDER BY sum_qty;
      QUERY PLAN
-----
id |          operation
---+-----
 1 | -> Streaming (type: GATHER)
 2 | -> Sort
 3 | -> Seq Scan on mv_tpch_q1
```

查询除了ORDER BY部分如果与物化视图定义一致，也可以进行全文匹配。

```
CREATE TABLE t1 (a int,b int);
CREATE MATERIALIZED VIEW mv_t1 enable query rewrite AS SELECT sum(a), b FROM t1 GROUP BY b;

EXPLAIN (costs off) SELECT sum(a), b FROM t1 GROUP BY b ORDER BY 1;
      QUERY PLAN
-----
id |          operation
---+-----
 1 | -> Streaming (type: GATHER)
 2 | -> Sort
 3 | -> Seq Scan on mv_t1
```

8.2.2 分区物化视图

8.2.2.1 分区物化视图概述

为了实现物化视图能够按分区快速刷新，可以把物化视图建成分区表，并且与被查询的基表建立分区映射关系。当基表的部分分区发生变化时，刷新语句就可以只查询变化分区，然后把最新数据导入物化视图对应分区即可。

- **视图创建**

创建时指定用哪张被查询的基表分区键作为物化视图的分区键，即可实现物化视图与基表的自动分区映射。

- **分区失效**

- 当基表有分区发生数据变化时，会自动将物化视图对应的分区进行失效。
- 基表并发数据修改时，可并行对物化视图标记失效，且已失效的不会重复标记。

- **增量刷新**

- 物化视图刷新时会自动识别失效的分区，并仅对失效分区进行刷新。
- 并发刷新时，如果当前分区正在被刷新则会自动跳过，避免重复刷新。
- 物化视图的刷新不堵塞基表的数据修改。

- **分区DDL**

基表分区增加或者删除时，物化视图的分区也会根据映射规则跟随着增加或删除。

8.2.2.2 创建分区物化视图

DWS提供多种场景的分区物化视图创建：

- 等比例对齐分区，物化视图分区条件与基表的分区条件一致。
- 时间粒度上卷对齐分区，例如：基表按天分区，物化视图按月分区。
- 多基表对齐分区，多个基表的分区条件完全一致时，都会自动和物化视图进行映射。
- 基表为多分区键时，物化视图选第一个键为分区键创建物化视图。

语法

```
CREATE MATERIALIZED VIEW [ IF NOT EXISTS ] materialized_view_name
[ ( column_name [, ...] ) ]
[ BUILD { DEFERRED | IMMEDIATE } ]
[ REFRESH [ [ DEFAULT ] | [ RESTRICT ] | [ CASCADE FORWARD ] | [ CASCADE BACKWARD ] | [ CASCADE
ALL ] ] [ COMPLETE ] [ ON DEMAND ] [ [ START WITH (timestamp) ] | [ EVERY (interval) ] ] ]
[ { ENABLE | DISABLE } QUERY REWRITE ]
[ WITH ( {storage_parameter = value} [, ...] ) ]
[ TABLESPACE tablespace_name ]
[ DISTRIBUTE BY { REPLICATION | ROUNDROBIN | { HASH ( column_name [, ...] ) } } ]
[ PARTITION BY {(column_name) | date_trunc('time_unit', column_name)} ]
AS query;
```

使用约束

- 必须是range分区方式。
- 物化视图只支持单分区键且为基表第一个分区键，基表可以是组合分区键。
- 上卷方式，只支持时间类型且用date_trunc进行上卷计算，仅支持日，月，季，年的上卷。

- 不支持Outer join中会产生空值的列做分区键的情况。
- 不支持mysql兼容模式下的disable full group by。
- 预聚合物化视图不支持创建分区物化视图。
- 指定分区的查询不支持重写。
- 分区物化视图基表不支持SPLIT，MERGE。
- 如果union的两边都满足物化视图的分区约束检测，则创建多表绑定的物化视图。
- 使用JOIN 连接基表，并将分区键设置为公共列，并且连接的基表满足物化视图的分区约束检测，则创建多表绑定的物化视图。
- 不支持查询语句中含有子链接。
- 不支持查询语句中含有子计划。
- 不支持DML和DDL修改数据，只能靠刷新更新数据。

场景示例

创建事实表fact_table和fact_table1。

```
CREATE TABLE fact_table (start_time TIMESTAMPTZ NOT NULL, id int)PARTITION BY RANGE(start_time)(
PARTITION p1 VALUES LESS THAN ('2024-01-01'),
PARTITION p2 VALUES LESS THAN ('2024-01-02'),
PARTITION p3 VALUES LESS THAN ('2024-02-03'),
PARTITION p4 VALUES LESS THAN ('2024-03-01'),
PARTITION p5 VALUES LESS THAN ('2024-03-21'),
PARTITION p6 VALUES LESS THAN ('2024-04-02'));
CREATE TABLE fact_table1 (start_time TIMESTAMPTZ NOT NULL, id int)PARTITION BY RANGE(start_time)(
PARTITION p1 VALUES LESS THAN ('2024-01-01'),
PARTITION p2 VALUES LESS THAN ('2024-01-02'),
PARTITION p3 VALUES LESS THAN ('2024-02-03'),
PARTITION p4 VALUES LESS THAN ('2024-03-01'),
PARTITION p5 VALUES LESS THAN ('2024-03-21'),
PARTITION p6 VALUES LESS THAN ('2024-04-02'));
```

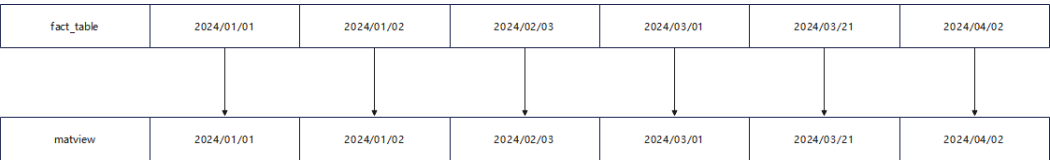
创建维度表dimen_table。

```
CREATE TABLE dimen_table (start_time TIMESTAMPTZ NOT NULL, id INT);
```

场景一：等比例对齐分区。

创建物化视图level_normal，它的分区与fact_table表分区，分区条件完全一样。对数据类型无特殊要求。

```
CREATE MATERIALIZED VIEW level_normal enable query rewrite
DISTRIBUTE BY HASH(start_time)
PARTITION BY start_time
AS SELECT fact_table.start_time, dimen_table.id FROM fact_table JOIN dimen_table ON fact_table.id =
dimen_table.id;
```

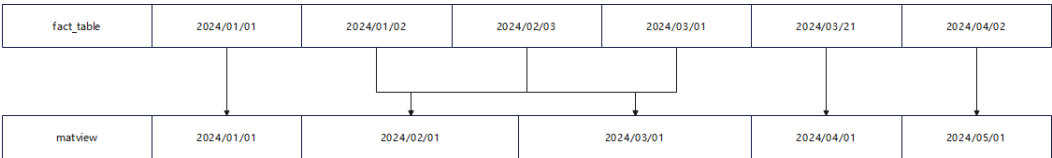


场景二：时间粒度上卷对齐分区。

通过在分区键上使用date_trunc参数，创建一个分区时间比基表更粗粒度的物化视图。当检测到基表分区中的数据变更后，DWS数据库将会刷新物化视图中对应的上卷分区。

通过date_trunc('time_unit', column_name)参数指定上卷，物化视图分区范围大于基表分区，比如：基表按天分区，物化视图按月分区。一般通过date_trunc参数，实现时间的向上截取。支持上卷的时间单位：年，季，月，日。数据类型：只支持time, timestamp, timestampz类型。

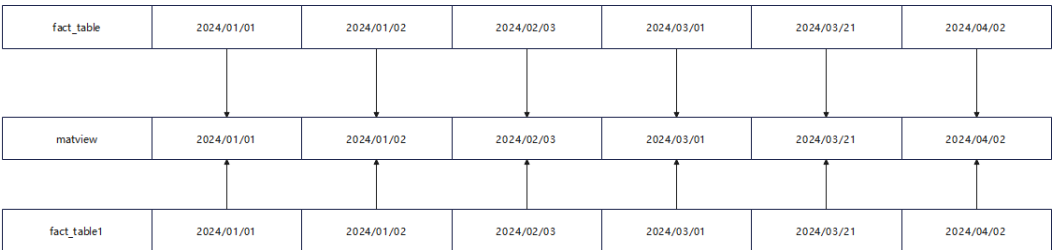
```
CREATE MATERIALIZED VIEW level_month enable query rewrite
DISTRIBUTE BY HASH(start_time)
PARTITION BY date_trunc('month', start_time)
AS SELECT fact_table.start_time, dimen_table.id FROM fact_table JOIN dimen_table ON fact_table.id =
dimen_table.id;
```



场景三：多基表对齐分区。

当多个基表分区键的种类和分区范围一致，即基表使用相同的分区键，可以创建多基表绑定的物化视图。

```
CREATE MATERIALIZED VIEW level_normal enable query rewrite
DISTRIBUTE BY HASH(start_time)
PARTITION BY start_time
AS SELECT start_time, id FROM fact_table union SELECT start_time, id FROM fact_table1;
CREATE MATERIALIZED VIEW level_normal enable query rewrite
DISTRIBUTE BY HASH(start_time)
PARTITION BY start_time
AS SELECT start_time, id FROM fact_table inner join fact_table1 on
fact_table.start_time=dimen_table.start_time;
```



场景四：基表为多分区键时，支持以基表的第一个分区键创建物化视图。

```
CREATE TABLE IF NOT EXISTS multi_time_base (
  new_start_time timestamp with time zone NOT NULL,
  id int,
  v1 int
) PARTITION BY RANGE(new_start_time,id) (
  PARTITION p1 VALUES LESS THAN ('2022-01-01',400),
  PARTITION p2 VALUES LESS THAN ('2022-01-05',400),
  PARTITION p3 VALUES LESS THAN ('2022-01-05',500),
  PARTITION p4 VALUES LESS THAN ('2022-02-15',500),
  PARTITION p5 VALUES LESS THAN ('2022-02-16',500),
  PARTITION p6 VALUES LESS THAN ('2022-03-10',500)
);
CREATE MATERIALIZED VIEW mult_time_mv
PARTITION BY (date_trunc('month', new_start_time))
AS SELECT new_start_time,id FROM multi_time_base;
```

8.2.2.3 刷新分区物化视图

当创建成功分区物化视图时，可以使用分区刷新减少刷新代价。

自动刷新

由系统内部识别自动刷新，通过以下命令刷新。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW materialized_view_name;
```

该命令会尝试刷新物化视图，如果满足分区刷新的条件则进行分区刷新，否则转为全量刷新。

手动刷新指定分区

通过以下命令指定需要刷新的物化视图分区。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW materialized_view_name PARTITION ( partname1,partname2);
```

该命令会尝试刷新物化视图分区partname1， partname2，如果当前分区不需要刷新，则不会刷新，并会提示数据为最新。

强制手动刷新指定分区

通过以下命令强制刷新物化视图指定分区。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW materialized_view_name PARTITION ( partname ) RESTRICT;
```

查看分区物化视图

查看分区的数据是否更新。

通过pg_matview_partition的active字段可以查看当前分区是否已更新。

```
\d pg_matview_partition;
Table "pg_catalog.pg_matview_partition"
  Column      |      Type      | Modifiers
-----+-----+-----
 matpartid    |      oid       | not null
  active      |      boolean   | not null
 refresh_start_time | timestamp with time zone | not null
 refresh_finish_time | timestamp with time zone | not null
```

其中，

- matpartid，表示物化视图分区OID
- active，表示当前分区是否已更新。 t表示已更新， f表示失效。
- refresh_start_time，表示最后一次分区刷新开始时间。
- refresh_finish_time，表示最后一次分区刷新结束时间。

示例

步骤1 创建时间上卷物化视图level_month并查看视图信息。

```
CREATE MATERIALIZED VIEW level_month enable query rewrite
DISTRIBUTE BY HASH(start_time)
PARTITION BY date_trunc('month', start_time)
AS SELECT fact_table.start_time, dimen_table.id FROM fact_table JOIN dimen_table ON fact_table.id =
dimen_table.id;
SELECT * FROM pg_matview_partition;
 matpartid | active | refresh_start_time | refresh_finish_time
-----+-----+-----+-----
 17092 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
 17093 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
 17094 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
```

```
17095 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17096 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
```

步骤2 向基表插入数据。

```
INSERT INTO fact_table (start_time, id) VALUES ('2023-05-01',1);
```

步骤3 查看分区失效情况。

```
SELECT * FROM pg_matview_partition;
matpartid | active | refresh_start_time | refresh_finish_time
-----+-----+-----+-----
17092 | f | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17093 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17094 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17095 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17096 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
```

步骤4 刷新物化视图。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW level_month;
```

由于只是分区失效，则会触发分区刷新。

步骤5 查看刷新后的状态。

```
SELECT * FROM pg_matview_partition;
matpartid | active | refresh_start_time | refresh_finish_time
-----+-----+-----+-----
17093 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17094 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17095 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17096 | t | 2024-11-18 15:15:32.177697+08 | 2024-11-18 15:15:32.204009+08
17092 | t | 2024-11-18 15:16:28.902902+08 | 2024-11-18 15:16:28.940159+08
```

----结束

8.2.3 嵌套物化视图

8.2.3.1 嵌套物化视图概述

DWS物化视图支持嵌套创建、嵌套物化视图刷新以及嵌套物化视图重写。嵌套物化视图的应用，可以有效地减少单个物化视图定义的复杂程度。

1. 创建嵌套物化视图，可以基于物化视图构建物化视图。
2. 级联刷新，嵌套物化视图刷新时，不仅能刷新当前物化视图，也支持自动级联刷新。
3. 定时级联刷新，针对定时刷新的物化视图，支持用户指定和修改刷新方式。
4. 嵌套物化视图重写，查询语句能自动被重写为查询物化视图的SQL。

8.2.3.2 创建嵌套物化视图

DWS支持创建嵌套物化视图，嵌套物化视图是指在物化视图的定义中使用其他物化视图的过程。通过嵌套物化视图，可以将多个物化视图组合在一起，形成更复杂和综合的查询结果。

通过GUC参数mv_max_cascade_depth指定嵌套物化视图的最大深度，为了刷新性能上的考虑，当前最大深度为10，默认值为3。

使用约束

- 1. 不支持预聚合物化视图嵌套。
- 2. 不支持基于物化视图创建预聚合物化视图。
- 3. 不支持非定时刷新物化视图指定或者修改刷新方式。
- 4. 嵌套物化视图最大深度为10，暂不支持更深的嵌套层数。
- 5. 升级场景不支持创建嵌套物化视图。

语法规则

创建嵌套物化视图的语法基本同物化视图的语法一致，物化视图的定义语句中允许基表是物化视图。增加refresh_behavior用于定时刷新物化视图指定刷新方式。

```
CREATE MATERIALIZED VIEW [ IF NOT EXISTS ] materialized_view_name
[ ( column_name [, ...] ) ]
[ BUILD { DEFERRED | IMMEDIATE } ]
[ REFRESH [ refresh_behavior ] [ COMPLETE ] [ ON DEMAND ] [ [ START WITH (timestampz) ] | [ EVERY
(interval) ] ] ]
[ { ENABLE | DISABLE } QUERY REWRITE ]
[ WITH ( {storage_parameter = value} [, ...] ) ]
[ TABLESPACE tablespace_name ]
[ DISTRIBUTE BY { REPLICATION | ROUNDROBIN | { HASH ( column_name [,...] ) } } ]
[ PARTITION BY {(column_name) | date_trunc('time_unit', column_name)} ]
AS query;
```

查看嵌套物化视图

系统表pg_matview_depend中的relid字段，存放物化视图的OID。

```
\d+ pg_matview_depend
Table "pg_catalog.pg_matview_depend"
Column          | Type      | Modifiers | Storage | Stats target | Description
-----+-----+-----+-----+-----+-----
matviewid       | oid       | not null | plain   |              |
relid           | oid       | not null | plain   |              |
partids         | oidvector | not null | plain   |              |
contain_entire_rel | boolean   | not null | plain   |              |
Indexes:
"pg_matview_depend_mv_id_rel_id_index" UNIQUE, btree (matviewid, relid) TABLESPACE pg_default
"pg_matview_depend_rel_id_index" btree (relid) TABLESPACE pg_default
Replica Identity: NOTHING
Has OIDs: no
```

示例

1. 创建基表、物化视图和嵌套物化视图。

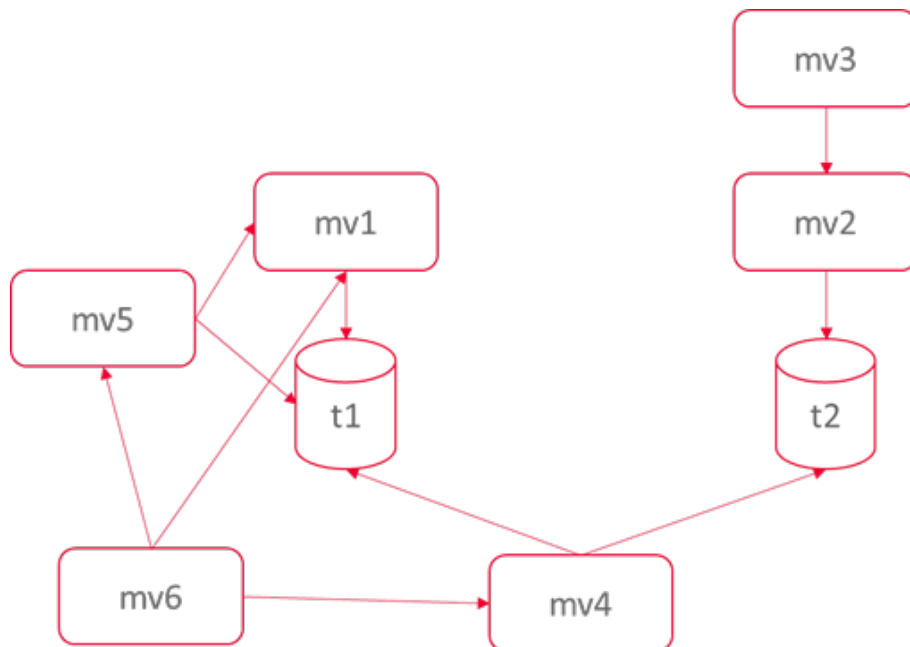
```
CREATE TABLE t1(a int, b int, c int);
CREATE TABLE t2(a int, b int, c int);
CREATE MATERIALIZED VIEW mv1 ENABLE QUERY REWRITE as select * from t1 WHERE a = 1;
CREATE MATERIALIZED VIEW mv2 ENABLE QUERY REWRITE as select * from t2 WHERE b = 1;
CREATE MATERIALIZED VIEW mv3 ENABLE QUERY REWRITE as select * from mv2 WHERE b = 1;
CREATE MATERIALIZED VIEW mv4 ENABLE QUERY REWRITE as select t1.a as t1a,t1.b as t1b,t1.c as t1c,t2.a
as t2a,t2.b as t2b,t2.c as t2c from t1 left join t2 on t1.a = t2.a WHERE t2.b = 1;
CREATE MATERIALIZED VIEW mv5 ENABLE QUERY REWRITE as (select * from mv1) union all (select * from
t1 WHERE a = 1);
CREATE MATERIALIZED VIEW mv6 ENABLE QUERY REWRITE as select * from mv4 left join (select * from
mv1 union all select * from mv5)mv5 on mv4.t1a = mv5.a;
```

2. 上述SQL中先创建两个表t1和t2，然后以t1和t2为基表，创建了物化视图mv1和mv2；再以t1、t2、mv1、mv2为基表依次创建物化视图mv3、mv4、mv5和mv6。

和单层物化视图相比，嵌套物化视图顶层的定义更为简洁，使用上更为灵活。

3. 可通过下图了解基表和物化视图的创建关系及依赖关系。

图 8-1 嵌套物化视图依赖关系



4. 当底层数据发生变更时，需要刷新物化视图，保证物化视图中的数据都是有效的。即t1表数据发生变化，mv1、mv4、mv5和mv6中的数据都需要更新。使用级联刷新单个物化视图，自动将相关联的物化视图都进行更新。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW mv6 cascade backward;
```

5. 当嵌套物化视图中的数据都是有效的，执行查询语句时，会进行自动识别和匹配，将查询语句自动重写为查询物化视图，大大减少查询语句中的计算。

8.2.3.3 刷新嵌套物化视图

级联刷新

嵌套物化视图中，为了避免单个物化视图刷新繁琐操作，支持自动级联刷新嵌套物化视图。

当前支持五种刷新方式，默认、强制、级联向上、级联向下和全部级联。即对应 refresh_behavior取值：DEFAULT、RESTRICT、CASCADE FORWARD、CASCADE BACKWARD和CASCADE ALL。

- 默认方式：刷新单个物化视图，当物化视图的基表未发生数据变化时，不进行刷新操作，直接跳过。
- 强制方式：刷新单个物化视图。
- 级联向上：先刷新当前物化视图，然后依次刷新依赖当前物化视图的嵌套物化视图。
- 级联向下：找到当前物化视图依赖的所有物化视图，依次从最底层开始刷新，最后刷新当前物化视图。

- 全部级联：先执行级联向下刷新，再执行级联向上刷新。

📖 说明

级联刷新方式中，采用的是默认刷新方式，即下层物化视图/表数据未发生变化，不进行刷新操作。

示例：

以[创建嵌套物化视图](#)中创建的嵌套物化视图为例。

对物化视图mv5进行全部级联刷新。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW mv5 cascade all;
```

级联刷新流程：先刷新mv1，再刷新mv5，最后刷新mv6。

相当于先对mv5执行级联向下刷新，然后进行级联向上刷新。

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW mv5 cascade backward;  
REFRESH MATERIALIZED VIEW mv5 cascade forward;
```

对于级联向下刷新，会先找到mv5依赖的所有底层物化视图，然后从底层向上层，逐层进行物化视图刷新。即执行：

```
REFRESH MATERIALIZED VIEW mv5 cascade backward;
```

级联刷新流程：先刷新mv1，再刷新mv5。

对于级联向上刷新，会先找到所有依赖mv5的物化视图，然后从底层向上层，逐层进行物化视图刷新。

级联刷新流程：先刷新mv5，再刷新mv6。

定时刷新物化视图

对于后台定时刷新的物化视图，需要用户指定刷新方式，否则都采用默认的刷新方式，而不会进行级联刷新。

因此针对类物化视图，支持在创建时指定级联刷新方式，支持修改级联刷新方式。

示例：

1. 创建定时刷新物化视图。

```
CREATE TABLE test_table(a int2, b int, c int8, d int) WITH (ORIENTATION = COLUMN, COLVERSION = 2.0) DISTRIBUTE BY hash(c);  
create materialized view mv_test_sync_default REFRESH START WITH('2020-01-01 12:12:12'::timestampz) EVERY (interval '1 s') ENABLE QUERY REWRITE as  
select a,sum(b) b from test_table group by a;  
create materialized view mv_test_sync_restrict REFRESH restrict START WITH('2020-01-01 12:12:12'::timestampz) EVERY (interval '1 s') ENABLE QUERY REWRITE as  
select a,sum(b) b from test_table group by a;  
create materialized view mv_test_sync_forward REFRESH cascade forward START WITH('2020-01-01 12:12:12'::timestampz) EVERY (interval '1 s') ENABLE QUERY REWRITE as  
select a,sum(b) b from test_table group by a;  
create materialized view mv_test_sync_backward REFRESH cascade backward START WITH('2020-01-01 12:12:12'::timestampz) EVERY (interval '1 s') ENABLE QUERY REWRITE as  
select a,sum(b) b from test_table group by a;  
create materialized view mv_test_sync_all REFRESH cascade all START WITH('2020-01-01 12:12:12'::timestampz) EVERY (interval '1 s') ENABLE QUERY REWRITE as  
select a,sum(b) b from test_table group by a;
```

2. 查看定时刷新任务。

```
SELECT what, category_id, is_broken, interval FROM scheduler.pg_task WHERE what LIKE '%mv_test%' ORDER BY 1;
```

```
postgres=# SELECT what, category_id, is_broken, interval FROM scheduler.pg_task WHERE what LIKE '%mv_test%' ORDER BY 1;
      what      | category_id | is_broken | interval
-----+-----+-----+-----
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_all CASCADE ALL; | MatViewKernelTask | f | 00:00:01
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_backward CASCADE BACKWARD; | MatViewKernelTask | f | 00:00:01
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_default; | MatViewKernelTask | f | 00:00:01
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_forward CASCADE FORWARD; | MatViewKernelTask | f | 00:00:01
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_restrict RESTRICT; | MatViewKernelTask | f | 00:00:01
(5 rows)
```

3. 修改级联刷新方式。

```
ALTER MATERIALIZED VIEW mv_test_sync_backward REFRESH START WITH('2020-01-01
15:15:15'::timestampz) EVERY (interval '10 s') ;
ALTER MATERIALIZED VIEW mv_test_sync_restrict REFRESH cascade all START WITH('2020-01-01
12:12:12'::timestampz) EVERY (interval '20 s') ;
ALTER MATERIALIZED VIEW mv_test_sync_all REFRESH default;
ALTER MATERIALIZED VIEW mv_test_sync_forward REFRESH default START WITH('2020-01-01
12:12:12'::timestampz) EVERY (interval '50 s') ;
```

```
postgres=# SELECT what, category_id, is_broken, interval FROM scheduler.pg_task WHERE what LIKE '%mv_test%' ORDER BY 1;
      what      | category_id | is_broken | interval
-----+-----+-----+-----
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_all; | MatViewKernelTask | f | 00:00:01
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_backward CASCADE BACKWARD; | MatViewKernelTask | f | 00:00:10
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_default; | MatViewKernelTask | f | 00:00:01
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_forward; | MatViewKernelTask | f | 00:00:50
REFRESH MATERIALIZED VIEW public.mv_test_sync_restrict CASCADE ALL; | MatViewKernelTask | f | 00:00:20
(5 rows)
```


9 DWS 用户自定义函数

9.1 PL/Java 语言函数

使用DWS数据库的PL/Java函数，用户可以使用自己喜欢的Java IDE编写Java方法，并将包含这些方法的jar文件安装到DWS数据库中，然后使用该方法。DWS PL/Java基于开源PL/Java 1.5.5开发，所使用的JRE版本为1.8.0_322。

使用限制

Java UDF可以实现一些java逻辑计算，强烈建议不要在Java UDF中封装业务

- 强烈建议不要在Java函数中使用任何方式连接数据库，包括但不限于JDBC。
- 暂不支持的数据类型：除表9-1内容之外的数据类型，包括自定义类型，复杂数据类型（Java Array类及派生类）。
- 暂不支持UDAF，UDTF。

示例

使用PL/Java函数时，需要首先将Java方法的实现打包为jar包并且部署到数据库中，然后使用数据库管理员账号创建函数，考虑兼容性问题，请使用1.8.0_322版本的JRE进行编译。

步骤1 编译jar包。

Java方法的实现和出包可以借助IDE来实现，以下是一个通过命令行来进行编译和出包的简单的示例，通过这个简单示例可以创建出一个包含单个方法的jar包文件。

首先，编写一个Example.java文件（通常需要使用static关键字），在此文件中实现子字符串大写转换的方法，本例中类名为Example，方法名为upperString，内容如下：

```
public class Example
{
    public static String upperString (String text, int beginIndex, int endIndex)
    {
        return text.substring(beginIndex, endIndex).toUpperCase();
    }
}
```

然后，创建manifest.txt清单文件，文件内容如下：

```
Manifest-Version: 1.0
Main-Class: Example
Specification-Title: "Example"
Specification-Version: "1.0"
Created-By: 1.6.0_35-b10-428-11M3811
Build-Date: 08/14/2018 10:09 AM
```

其中，Manifest-Version定义了manifest文件的版本，Main-Class定义了jar文件的入口类，Specification-Title和Specification-Version属于包的扩展属性，Specification-Title定义了扩展规范的标题，Specification-Version定义了扩展规范的版本，Created-By声明了该文件的生成者，Build-Date声明了该文件构建日期。

最后，编译java文件并打包得到javaudf-example.jar

```
javac Example.java
jar cfm javaudf-example.jar manifest.txt Example.class
```

须知

jar包的命名规则应符合JDK命名要求，如果含有非法字符，在部署或者使用函数时将出错。

步骤2 部署jar包。

Jar包首先需要放置到OBS服务器中，放置方法具体请参见《[对象存储服务控制台指南](#)》的上传文件章节。接着创建访问密钥AK/SK，获取访问密钥的具体步骤，请参见[创建访问密钥（AK和SK）](#)章节。登录数据库，使用具有管理员权限用户运行gs_extend_library函数，将文件导入到DWS中：

```
SELECT gs_extend_library('addjar', 'obs://bucket/path/javaudf-example.jar
accesskey=access_key_value_to_be_replaced secretkey=secret_access_key_value_to_be_replaced
region=region_name libraryname=example');
```

gs_extend_library函数如何使用请参见[管理jar包和文件](#)。函数中的AK/SK值，请用户根据实际获取值替换。region_name请用户根据实际所在的区域名称替换。bucket为OBS服务器上的桶名称。

步骤3 使用PL/Java函数。

首先，使用拥有sysadmin权限的数据库用户（例如：dbadmin）登录数据库并创建java_upperstring函数如下：

```
CREATE FUNCTION java_upperstring(VARCHAR, INTEGER, INTEGER)
RETURNS VARCHAR
AS 'Example.upperString'
LANGUAGE JAVA;
```

说明

- 函数java_upperstring中定义的数据类型为DWS的数据类型。该数据类型需要和[步骤1](#)中java定义的方法upperString中数据类型一一对应。DWS与Java数据类型的对应关系，请参见[表 9-1](#)。
- AS子句用于指定该函数所调用的Java方法的类名和static方法名，格式为“类名.方法名”。该字段需要和[步骤1](#)中java定义的类名和方法名一致。
- 使用PL/Java函数时，LANGUAGE字段应指定为JAVA。
- CREATE FUNCTION更多说明，请参见[创建函数](#)。

然后，执行java_upperstring函数：

```
SELECT java_upperstring('test', 0, 1);
```

得到预期结果为：

```
java_upperstring
-----
T
(1 row)
```

步骤4 授权普通用户使用PL/Java函数。

创建普通用户，名称为udf_user。

```
CREATE USER udf_user PASSWORD 'password';
```

授权普通用户udf_user对java_upperstring函数的使用权限。注意，此处需要把函数所在模式和函数的使用权限同时赋予给用户，用户才可以使用此函数。

```
GRANT ALL PRIVILEGES ON SCHEMA public TO udf_user;
GRANT ALL PRIVILEGES ON FUNCTION java_upperstring(VARCHAR, INTEGER, INTEGER) TO udf_user;
```

以普通用户udf_user登录数据库。

```
SET SESSION SESSION AUTHORIZATION udf_user PASSWORD 'password';
```

执行java_upperstring函数：

```
SELECT public.java_upperstring('test', 0, 1);
```

得到预期结果为：

```
java_upperstring
-----
T
(1 row)
```

步骤5 删除函数。

如果不再使用该函数可以进行删除：

```
DROP FUNCTION java_upperstring;
```

步骤6 卸载jar包。

使用gs_extend_library函数卸载jar包：

```
SELECT gs_extend_library('rmjar', 'libraryname=example');
```

----结束

SQL 定义与使用

• 管理jar包和文件

拥有sysadmin权限的数据库用户可以使用gs_extend_library函数来部署、查看和删除数据库中的jar包，函数语法如下：

```
SELECT gs_extend_library('[action]', '[operation]');
```

 说明

- **action**表明操作动作，值可以为：
 - ls表示查看数据库中jar包，会对各节点的文件进行MD5值一致性检查。
 - addjar表示将OBS服务器中的jar包部署到数据库中。
 - rmjar表示将数据库中的jar包删除。
- **operation**表明操作字符串，格式为：


```
obs://[bucket]/[source_filepath] accesskey=[accesskey] secretkey=[secretkey]
region=[region] libraryname=[libraryname]
```

 - bucket: OBS文件所属桶名，不可缺省。
 - source_filepath: OBS服务器上的文件路径，仅支持jar文件。
 - accesskey: obs服务获得的accesskey，不可缺省。
 - secret_key: obs服务获得的secretkey，不可缺省。
 - region: 自定义函数jar包所存放的OBS桶所属的区域，不可缺省。
 - libraryname: 自定义库名，此自定义命名用于DWS内对jar文件的调用。当action为addjar和rmjar时，该参数不可缺省，当action为ls时，该参数可以缺省。注意，自定义库名不允许含有/; & \$ < > \ ' { } () [] ~ * ? !等字符。

• 创建函数

PL/Java函数通过CREATE FUNCTION语法创建，并且定义为LANGUAGE JAVA，且包含RETURNS和AS子句。

- CREATE FUNCTION时指定所创建函数的名称，以及参数类型；
- RETURNS子句用于指定该函数的返回类型；
- AS子句与用于指定该函数所调用的Java方法的类名和static方法名，如果需要向Java方法传递NULL值作为入参，还需要指定该参数类型所对应的Java封装类名（详见[NULL值处理](#)）。
- 更多语法说明，请参见CREATE FUNCTION。

```
CREATE [ OR REPLACE ] FUNCTION function_name
( [ { argname [ argmode ] argtype [ { DEFAULT | := | = } expression ] } [ , ... ] ] )
[ RETURNS rettype [ DETERMINISTIC ] ]
LANGUAGE JAVA
[
  { IMMUTABLE | STABLE | VOLATILE }
  | [ NOT ] LEAKPROOF
  | WINDOW
  | { CALLED ON NULL INPUT | RETURNS NULL ON NULL INPUT | STRICT }
  | [{ EXTERNAL ] SECURITY INVOKER | [ EXTERNAL ] SECURITY DEFINER | AUTHID DEFINER |
AUTHID CURRENT_USER}
  | { FENCED }
  | COST execution_cost
  | ROWS result_rows
  | SET configuration_parameter { { TO |= } value | FROM CURRENT }
] [ ... ]
{
  AS 'class_name.method_name' ( { argtype } [ , ... ] )
}
```

• 使用函数

执行时，PL/Java会根据jar包名的字母序列，在所有部署的jar包中寻找函数指定的Java类，并调用首次找到的类中函数所指定的Java方法，并返回调用结果。

• 删除函数

PL/Java函数通过DROP FUNCTION语法删除函数。更多语法说明，请参见DROP FUNCTION。

```
DROP FUNCTION [ IF EXISTS ] function_name [ ( [ { [ argmode ] [ argname ] argtype } [ , ... ] ] )
[ CASCADE | RESTRICT ] ];
```

需要注意的是，如果所删除的函数为重载函数（详见[重载函数](#)），则删除时需要指明该函数的参数类型，如为非重载函数，则可直接指定函数名进行删除。

- 函数授权**
非sysadmin户无法创建PL/Java函数，sysadmin用户可以赋予其他类型用户使用函数的权限。更多语法说明，请参见GRANT。

```
GRANT { EXECUTE | ALL [ PRIVILEGES ] }  
ON { FUNCTION {function_name ( [ {[ argmode ] [ arg_name ] arg_type} [, ...] ) } [, ...]  
    | ALL FUNCTIONS IN SCHEMA schema_name [, ...] }  
TO { [ GROUP ] role_name | PUBLIC } [, ...]  
[ WITH GRANT OPTION ];
```

基本数据类型映射关系

表 9-1 PL/Java 默认数据类型映射关系

DWS	Java
BOOLEAN	boolean
"char"	byte
bytea	byte[]
SMALLINT	short
INTEGER	int
BIGINT	long
FLOAT4	float
FLOAT8	double
CHAR	java.lang.String
VARCHAR	java.lang.String
TEXT	java.lang.String
name	java.lang.String
DATE	java.sql.Timestamp
TIME	java.sql.Time (stored value treated as local time)
TIMETZ	java.sql.Time
TIMESTAMP	java.sql.Timestamp
TIMESTAMPTZ	java.sql.Timestamp

数组类型处理

DWS支持基础数组类型的转换，只需要在创建函数时在数据类型后追加 [] 即可，例如：

```
CREATE FUNCTION java_arrayLength(INTEGER[])
  RETURNS INTEGER
  AS 'Example.getLength'
LANGUAGE JAVA;
```

Java代码类似于：

```
public class Example
{
  public static int getArrayLength(Integer[] intArray)
  {
    return intArray.length;
  }
}
```

那么下面的调用的语句后：

```
SELECT java_arrayLength(ARRAY[1, 2, 3]);
```

得到预期结果应该如下所示：

```
java_arrayLength
-----
3
(1 row)
```

NULL 值处理

对于默认与Java的简单类型进行映射转换的那些DWS数据类型，是无法处理NULL值的，如果希望在Java方法里能够获得并处理从DWS中传入的NULL值，可以使用Java的封装类，并通过以下方式在AS子句中指定该Java封装类：

```
CREATE FUNCTION java_countnulls(INTEGER[])
  RETURNS INTEGER
  AS 'Example.countNulls(java.lang.Integer[])'
LANGUAGE JAVA;
```

Java代码类似于：

```
public class Example
{
  public static int countNulls(Integer[] intArray)
  {
    int nullCount = 0;
    for (int idx = 0; idx < intArray.length; ++idx)
    {
      if (intArray[idx] == null)
        nullCount++;
    }
    return nullCount;
  }
}
```

那么下面的调用的语句后：

```
SELECT java_countNulls(ARRAY[null, 1, null, 2, null]);
```

得到的预期结果应该如下所示：

```
java_countNulls
-----
3
(1 row)
```

重载函数

PL/Java支持重载函数，因此可以创建同名函数，或者调用Java代码中的重载方法。步骤如下：

步骤1 创建重载函数

例如，在Java中可以实现两个方法名相同，输入参数类型不同的方法dummy(int) 和 dummy(String)

```
public class Example
{
    public static int dummy(int value)
    {
        return value*2;
    }
    public static String dummy(String value)
    {
        return value;
    }
}
```

并在DWS中创建两个同名函数分别指定为上述两个方法：

```
CREATE FUNCTION java_dummy(INTEGER)
RETURNS INTEGER
AS 'Example.dummy'
LANGUAGE JAVA;

CREATE FUNCTION java_dummy(VARCHAR)
RETURNS VARCHAR
AS 'Example.dummy'
LANGUAGE JAVA;
```

步骤2 调用重载函数

在调用重载函数时，DWS会根据输入的参数类型去调用匹配该类型的Java方法。因此上述两个函数的调用结果如下所示：

```
SELECT java_dummy(5);
java_dummy
-----
          10
(1 row)

SELECT java_dummy('5');
java_dummy
-----
          5
(1 row)
```

需要注意的是，由于DWS对数据类型存在隐式转换的情况，因此建议在调用重载函数时，指定输入参数的类型，例如：

```
SELECT java_dummy(5::varchar);
java_dummy
-----
          5
(1 row)
```

此时会优先匹配所指定的参数类型，如果不存在指定参数类型的Java方法，则会对参数进行隐式转换匹配转换后的参数类型对应的Java方法。

```
SELECT java_dummy(5::INTEGER);
java_dummy
-----
          10
```

```
(1 row)

DROP FUNCTION java_dummy(INTEGER);

SELECT java_dummy(5::INTEGER);
 java_dummy
-----
5
(1 row)
```

须知

隐式转换的数据类型包括：

- 可以默认转换为INTEGER类型的包括：SMALLINT
- 可以默认转换为BIGINT类型的包括：SMALLINT、INTEGER
- 可以默认转换为BOOL类型的包括：TINYINT、SMALLINT、INTEGER、BIGINT
- 可以默认转换为TEXT类型的包括：CHAR、NAME、BIGINT、INTEGER、SMALLINT、TINYINT、RAW、FLOAT4、FLOAT8、BPCHAR、VARCHAR、NVARCHAR2、DATE、TIMESTAMP、TIMESTAMPTZ、NUMERIC、SMALLDATETIME
- 可以默认转换为VARCHAR类型的包括：TEXT、CHAR、BIGINT、INTEGER、SMALLINT、TINYINT、RAW、FLOAT4、FLOAT8、BPCHAR、DATE、NVARCHAR2、TIMESTAMP、NUMERIC、SMALLDATETIME

步骤3 删除重载函数

对于重载函数，删除时需要指定函数的参数类型，否则无法删除。

```
DROP FUNCTION java_dummy(INTEGER);
```

----结束

相关 GUC 参数

- **udf_memory_limit**
系统级别的GUC参数，用于限制每个CN、DN执行UDF可以使用的物理内存量，默认为 $0.05 * \text{max\_process\_memory}$ 。可通过修改postgresql.conf文件进行配置，配置后需要重启数据库服务后才可生效。

须知

- `udf_memory_limit`是`max_process_memory`的一部分。每个CN、DN启动时，会预留（`udf_memory_limit - 200MB`）内存供UDF Worker进程使用。CN、DN和UDF Worker是不同的进程，但CN、DN自动少用一部分内存，把这部分内存节省下来供UDF Worker进程使用。
例如：在某DN上把`max_process_memory`设置为10GB，`udf_memory_limit`设置为4GB，则此DN最多使用 $10GB - (4GB - 200MB) = 6.2GB$ 内存。即使用户没有执行任何UDF，则此DN也最多只能使用6.2GB内存。默认情况下，`udf_memory_limit`为 $0.05 * max\_process\_memory$ 。查询`pv_total_memory_detail`视图时可以发现，`process_used_memory`永远不会超过`max_process_memory - (udf_memory_limit - 200MB)`。
- UDF进程断连时会有报错提示。当出现“memory in UDF Work Process is limited by cgroup: [usage: xxx, max_usage_history: xxx, limit: xxx]”时，可以根据提示判断当前内存使用情况。报错中的usage表示UDF进程被KILL后剩余UDF进程的总物理内存使用量；max_usage_history表示UDF实例启动后历史上使用过的最大内存量，limit表示UDF进程使用内存的最大限制量。如果max_usage_history值接近limit值说明当前集群存在内存超过限制的风险，需要优化业务或按实际情况调整`udf_memory_limit`参数限制。
- 一个CN执行最简单的Java UDF函数，使用的物理内存量大约为50MB，用户可以根据自己Java函数的内存使用量和并发度设置此参数。新增此参数后，不再建议用户设置UDFWorkerMemHardLimit和FencedUDFMemoryLimit。
- 当UDF进程并发度过大，内存超出`udf_memory_limit`设置值时会导致进程退出等非预期情况，该场景下执行结果可能不可靠，强烈建议根据实际情况进行参数设置，保留足够内存余量。如果系统记录有/var/log/messages，可查看该日志文件是否存在因超过cgroup内存限制而造成内存不足。内存严重不足时，甚至可能导致UDF master进程退出，可以查看UDF日志进行分析，默认的UDF日志路径在\$GAUSSLOG/cm/cm_agent/pg_log下。例如，出现以下日志时就说明内存资源严重不足，导致了UDF master进程退出，需要检查`udf_memory_limit`参数设置。

```
0 [BACKEND] FATAL: poll() failed: Bad address, please check the parameter:udf_memory_limit to make sure there is enough memory.
```

- **FencedUDFMemoryLimit**

会话级别的GUC参数，用户限制会话发起的单个Fenced UDF Worker进程的最大虚拟内存使用量，设置方法如下：

```
SET FencedUDFMemoryLimit='512MB';
```

该参数的取值范围为 (150MB, 1G]，当设置大于1G时会立即报错，当设置小于等于150MB时，则会在调用函数时报错。

须知

- FencedUDFMemoryLimit设置为0，表示不控制Fenced UDF Worker的虚拟内存使用量。
- 建议通过设置udf_memory_limit控制Fenced UDF Worker使用的物理内存量。不建议用户使用FencedUDFMemoryLimit，尤其在使用Java UDF时不建议用户设置此参数。但是如果用户非常清楚设置该参数带来的影响，可以参考下列信息进行设置：
 - C UDF worker启动之后，占用的虚拟内存约为200MB，占用的物理内存约为16MB。
 - Java UDF worker启动之后，占用的虚拟内存约为2.5GB，占用的物理内存约为50MB。

异常处理

如果在JVM中发生异常，PL/Java的异常处理机制会将异常时JVM的堆栈信息输出到客户端。

日志

PL/Java使用标准的Java Logger。因此，用户可以通过如下方式记录日志：

```
Logger.getAnonymousLogger().config( "Time is " + new
Date(System.currentTimeMillis()));
```

初始化的Java Logger类会默认设置为CONFIG级别，对应为DWS的LOG级别。Java Logger类输出的日志消息都会重定向到DWS后端，并写入到服务器日志或显示在用户界面上。MPPDB服务器日志将记录LOG、WARNING、ERROR级别的信息，而SQL用户界面将显示WARNING和ERROR级别的日志消息。Java Logger级别与DWS的日志级别对应关系见下表。

表 9-2 PL/Java 日志级别

java.util.logging.Level	DWS 日志级别
SERVER	ERROR
WARNING	WARNING
CONFIG	LOG
INFO	INFO
FINE	DEBUG1
FINER	DEBUG2
FINEST	DEBUG3

用户可以通过以下方式更改Java Logger的记录级别。例如通过下面的Java代码修改Java Logger级别为SEVERE，此时再记录WARNING级别的日志时，日志消息（msg）就不会再写入到DWS日志中。

```
Logger log = Logger.getAnonymousLogger();  
Log.setLevel(Level.SEVERE);  
log.log(Level.WARNING, msg);
```

安全问题

在DWS中，PL/Java是一种untrusted语言，PL/Java函数只能由数据库sysadmin用户进行创建，通过GRANT方式赋予其他用户使用权限（详见[函数授权](#)）。

同时PL/Java控制用户对文件系统的访问权限，不允许用户在Java方法中对大部分的系统文件进行读操作，不允许所有的写、删除和执行操作。

9.2 PL/pgSQL 语言函数

PL/pgSQL类似于Oracle的PL/SQL，是一种可载入的过程语言。

用PL/pgSQL创建的函数可以被用在任何可以使用内建函数的地方。例如，可以创建复杂条件的计算函数并且后面用它们来定义操作符或把它们用于索引表达式。

SQL被大多数数据库用作查询语言。它是可移植的并且容易学习。但是每一个SQL语句必须由数据库服务器单独执行。

这意味着客户端应用必须发送每一个查询到数据库服务器、等待它被处理、接收并处理结果、做一些计算，然后发送更多查询给服务器。如果客户端和数据库服务器不在同一台机器上，所有这些会引起进程间通信并且将带来网络负担。

通过PL/pgSQL，可以将一整块计算和一系列查询分组在数据库服务器内部，这样就有了一种过程语言的能力并且使SQL更易用，同时能节省的客户端/服务器通信开销。

- 客户端和服务端之间的额外往返通信被消除。
- 客户端不需要的中间结果不必被整理或者在服务器和客户端之间传送。
- 多轮的查询解析可以被避免。

PL/pgSQL可以使用SQL中所有的数据类型、操作符和函数。

应用PL/pgSQL创建函数的语法为CREATE FUNCTION。正如前面所说，PL/pgSQL类似于Oracle的PL/SQL，是一种可载入的过程语言。其应用方法与[DWS存储过程](#)相似，只是存储过程无返回值，函数有返回值。

10 DWS 存储过程

10.1 DWS 存储过程简介

什么是 DWS 存储过程

商业规则和业务逻辑可以通过程序存储在DWS中，这个程序就是存储过程。

存储过程是SQL，PL/SQL，Java语句的组合。存储过程使执行商业规则的代码可以从应用程序中移动到数据库。从而，代码存储一次能够被多个程序使用。

存储过程的创建及调用办法请参考[CREATE PROCEDURE](#)。

[PL/pgSQL语言函数](#)节所提到的PL/pgSQL语言创建的函数与存储过程的应用方法相同。下面各节中，除非特别声明，否则内容通用于存储过程和PL/pgSQL语言函数。

DWS 存储过程数据类型

数据类型是一组值的集合以及定义在这个值集上的一组操作。DWS数据库是由表的集合组成的，而各表中的列定义了该表，每一列都属于一种数据类型，DWS根据数据类型有相应函数对其内容进行操作，例如DWS可对数值型数据进行加、减、乘、除操作。

10.2 DWS 存储过程数据类型转换

数据库中允许有些数据类型进行隐式类型转换（赋值、函数调用的参数等），有些数据类型间不允许进行隐式数据类型转换，可尝试使用DWS提供的类型转换函数，例如CAST进行数据类型强转。

DWS数据库常见的隐式类型转换，请参见[表10-1](#)。

须知

DWS支持的DATE的效限范围是：公元前4713年到公元294276年。

表 10-1 隐式类型转换表

原始数据类型	目标数据类型	备注
CHAR	VARCHAR2	-
CHAR	NUMBER	原数据必须由数字组成。
CHAR	DATE	原数据不能超出合法日期范围。
CHAR	RAW	-
CHAR	CLOB	-
VARCHAR2	CHAR	-
VARCHAR2	NUMBER	原数据必须由数字组成。
VARCHAR2	DATE	原数据不能超出合法日期范围。
VARCHAR2	CLOB	-
NUMBER	CHAR	-
NUMBER	VARCHAR2	-
DATE	CHAR	-
DATE	VARCHAR2	-
RAW	CHAR	-
RAW	VARCHAR2	-
CLOB	CHAR	-
CLOB	VARCHAR2	-
CLOB	NUMBER	原数据必须由数字组成。
INT4	CHAR	-

10.3 DWS 存储过程数组和 record

10.3.1 数组

数组类型的使用

在使用数组之前，需要自定义一个数组类型。

在存储过程中紧跟AS关键字后面定义数组类型。定义方法为：

```
TYPE array_type IS VARRAY(size) OF data_type [NOT NULL];
```

其中：

- array_type: 要定义的数组类型名。
- VARRAY: 表示要定义的数组类型。
- size: 取值为正整数, 表示可以容纳的成員的最大数量。
- data_type: 要创建的数组中成員的类型。
- NOT NULL: 可选约束, 可以约束该数组中的元素均不为NULL。

说明

- 在DWS中, 数组会自动增长, 访问越界会返回一个NULL, 不会报错。越界写入数组会提示: Subscript outside of limit.
- 在存储过程中定义的数组类型, 其作用域仅在该存储过程中。
- 建议选择上述定义方法的一种来自定义数组类型, 当同时使用两种方法定义同名的数组类型时, DWS会优先选择存储过程中定义的数组类型来声明数组变量。

DWS 8.1.0之前版本, 由于数组可以自动增长, 系统不会校验数组越界以及数组元素的长度限制。当前版本为了兼容Oracle的用法增加了相关约束。如果已经存在越界写入等场景, 可通过在[behavior_compat_options](#)参数中配置varray_verification, 来兼容之前不校验的行为。

示例:

```
--演示在存储过程中对数组声明操作。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE array_proc
AS
    TYPE ARRAY_INTEGER IS VARRAY(1024) OF INTEGER;--定义数组类型
    TYPE ARRAY_INTEGER_NOT_NULL IS VARRAY(1024) OF INTEGER NOT NULL;--定义非空数组类型
    ARRINT ARRAY_INTEGER := ARRAY_INTEGER(); --声明数组类型的变量
BEGIN
    ARRINT.extend(10);
    FOR I IN 1..10 LOOP
        ARRINT(I) := I;
    END LOOP;
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(ARRINT.COUNT);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(ARRINT(1));
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(ARRINT(10));
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(ARRINT(ARRINT.FIRST));
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(ARRINT(ARRINT.last));
END;
/

--调用该存储过程。
CALL array_proc();
10
1
10
1
10

--删除存储过程。
DROP PROCEDURE array_proc;
```

ROWTYPE 类型数组的声明及使用

除了上述示例中普通数组以及not null数组的声明及使用, 数组中同时支持rowtype类型数组的声明及使用。

示例:

```
--演示在存储过程中对数组COUNT函数的用法。
CREATE TABLE tbl (a int, b int);
INSERT INTO tbl VALUES(1, 2),(2, 3),(3, 4);
CREATE OR REPLACE PROCEDURE array_proc
AS
```

```
CURSOR all_tbl IS SELECT * FROM tbl ORDER BY a;
TYPE tbl_array_type IS varray(50) OF tbl%rowtype; --定义rowtype类型的数组，tbl是任意表。
tbl_array tbl_array_type;
tbl_item tbl%rowtype;
inx1 int;
BEGIN
    tbl_array := tbl_array_type();
    inx1 := 0;
    FOR tbl_item IN all_tbl LOOP
        inx1 := inx1 + 1;
        tbl_array(inx1) := tbl_item;
    END LOOP;
    WHILE inx1 IS NOT NULL LOOP
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('tbl_array(inx1).a=' || tbl_array(inx1).a || ' tbl_array(inx1).b=' ||
tbl_array(inx1).b);
        inx1 := tbl_array.PRIOR(inx1);
    END LOOP;
END;
/
```

执行结果：

```
call array_proc();
tbl_array(inx1).a=3 tbl_array(inx1).b=4
tbl_array(inx1).a=2 tbl_array(inx1).b=3
tbl_array(inx1).a=1 tbl_array(inx1).b=2
```

数组相关函数使用

在DWS中，提供了类似Oracle相关的数组函数的支持，可以通过以下函数获取数组的一些属性或者对数组内容进行操作。

COUNT

COUNT函数可以返回当前数组元素的数量，仅统计初始化过的元素或者经过EXTEND函数扩展后的元素。

用法如下：

varray.COUNT或*varray*.COUNT()

示例：

```
--演示在存储过程中对数组COUNT函数的用法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray
AS
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;
    v_varray varray_type;
BEGIN
    v_varray := varray_type(1, 2, 3);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.count=' || v_varray.count);
    v_varray.extend;
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.count=' || v_varray.count);
END;
/
```

执行结果：

```
call test_varray();
v_varray.count=3
v_varray.count=4
```

FIRST 和 LAST

FIRST函数可以返回第一个元素的下标。LAST函数可以返回最后一个元素的下标。

用法如下：

varray.FIRST或*varray*.FIRST()

varray.LAST或*varray*.LAST()

示例：

```
--演示在存储过程中对数组FIRST和LAST函数的用法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray
AS
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;
    v_varray varray_type;
BEGIN
    v_varray := varray_type(1, 2, 3);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.first=' || v_varray.first);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.last=' || v_varray.last);
END;
/
```

执行结果：

```
call test_varray();
v_varray.first=1
v_varray.last=3
```

EXTEND

说明

EXTEND函数主要是为了兼容Oracle的两种用法。在DWS中，数组会自动增长，EXTEND函数不是必须的。如果是新写的存储过程，完全没有必要使用EXTEND函数。

EXTEND函数可以对数组进行扩展，EXTEND有两种调用方式。

- 方式一：

EXTEND包含一个整型入参，表示数组向后扩展size大小的长度，EXTEND后COUNT和LAST函数的值也会有相应的变化。

用法如下：

varray.EXTEND(size)

其中*varray*.EXTEND这种无参的调用默认会向后扩展1位等价于*varray*.EXTEND(1)

- 方式二：

EXTEND包含两个整型入参，第一个参数代表向后扩展size大小的长度，第二个参数表示扩展后的数组元素值和之下标为index的元素相同。

用法如下：

varray.EXTEND(size, index)

示例：

```
--演示在存储过程中对数组EXTEND函数的用法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray
AS
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;
    v_varray varray_type;
BEGIN
    v_varray := varray_type(1, 2, 3);
    v_varray.extend(3);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.count=' || v_varray.count);
    v_varray.extend(2,3);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.count=' || v_varray.count);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray(7)= ' || v_varray(7));
```



```
DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray(8)=' || v_varray(7));  
END;  
/
```

执行结果：

```
call test_varray();  
v_varray.count=6  
v_varray.count=8  
v_varray(7)=3  
v_varray(8)=3
```

NEXT 和 PRIOR

NEXT函数和PRIOR函数主要用于数组的循环遍历中，NEXT函数会根据入参index值，返回下一个数组元素的下标，若已经到达数组下标最大值则返回NULL。PRIOR函数会根据入参index值，返回上一个数组元素的下标，若已经到达数组下标最小值则返回NULL。

用法如下：

varray.NEXT(index)

varray.PRIOR(index)

示例：

```
--演示在存储过程中对数组NEXT和PRIOR函数的用法。  
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray  
AS  
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;  
    v_varray varray_type;  
    i int;  
BEGIN  
    v_varray := varray_type(1, 2, 3);  
  
    i := v_varray.COUNT;  
    WHILE i IS NOT NULL LOOP  
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('test prior v_varray('||i||')=' || v_varray(i));  
        i := v_varray.PRIOR(i);  
    END LOOP;  
  
    i := 1;  
    WHILE i IS NOT NULL LOOP  
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('test next v_varray('||i||')=' || v_varray(i));  
        i := v_varray.NEXT(i);  
    END LOOP;  
END;  
/
```

执行结果：

```
call test_varray();  
test prior v_varray(3)=3  
test prior v_varray(2)=2  
test prior v_varray(1)=1  
test next v_varray(1)=1  
test next v_varray(2)=2  
test next v_varray(3)=3
```

EXISTS

EXISTS函数可以判断数组下标是否存在。

用法如下：

varray.EXISTS(index)

示例：

```
--演示在存储过程中对数组EXISTS函数的用法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray
AS
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;
    v_varray varray_type;
BEGIN
    v_varray := varray_type(1, 2, 3);
    IF v_varray.EXISTS(1) THEN
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.EXISTS(1)');
    END IF;
    IF NOT v_varray.EXISTS(10) THEN
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('NOT v_varray.EXISTS(10)');
    END IF;
END;
/
```

执行结果：

```
call test_varray();
v_varray.EXISTS(1)
NOT v_varray.EXISTS(10)
```

TRIM

TRIM函数可以从数组尾部删除指定数量的元素。

用法如下：

varray.TRIM(size)

其中*varray*.TRIM这种无参的调用会默认入参为1，等价于*varray*.TRIM(1)

示例：

```
--演示在存储过程中对数组TRIM函数的用法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray
AS
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;
    v_varray varray_type;
BEGIN
    v_varray := varray_type(1, 2, 3, 4, 5);
    v_varray.trim(3);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.count' || v_varray.count);
    v_varray.trim;
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.count:' || v_varray.count);
END;
/
```

执行结果：

```
call test_varray();
v_varray.count:2
v_varray.count:1
```

DELETE

DELETE函数可以从数组删除数组中的所有元素。

用法如下：

varray.DELETE或*varray*.DELETE()

示例：

```
--演示在存储过程中对数组DELETE函数的用法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray
AS
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;
    v_varray varray_type;
BEGIN
    v_varray := varray_type(1, 2, 3, 4, 5);
    v_varray.delete;
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.count:' || v_varray.count);
END;
/
```

执行结果：

```
call test_varray();
v_varray.count:0
```

LIMIT

LIMIT函数可以返回数组的最大长度限制。

用法如下：

varray.LIMIT或*varray*.LIMIT()

示例：

```
--演示在存储过程中对数组LIMIT函数的用法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE test_varray
AS
    TYPE varray_type IS VARRAY(20) OF INT;
    v_varray varray_type;
BEGIN
    v_varray := varray_type(1, 2, 3, 4, 5);
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('v_varray.limit:' || v_varray.limit);
END;
/
```

执行结果：

```
call test_varray();
v_varray.limit:20
```

10.3.2 record

record 类型的变量

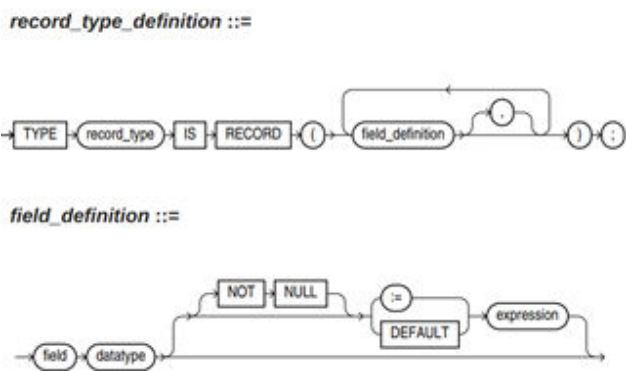
创建一个record变量的方式：

定义一个record类型，然后使用该类型来声明一个变量。

语法

record类型的语法参见[图10-1](#)。

图 10-1 record 类型的语法



对以上语法格式的解释如下：

- record_type：声明的类型名称。
- field：record类型中的成员名称。
- datatype：record类型中成员的类型。
- expression：设置默认值的表达式。

说明

在DWS中：

- record类型的变量的赋值支持，
 - 在函数或存储过程的声明阶段，声明一个record类型，并且可以在该类型中定义成员变量。
 - 一个record变量到另一个record变量的赋值。
 - SELECT INTO和FETCH向一个record类型的变量中赋值。
 - 将一个NULL值赋值给一个record变量。
- 不支持INSERT和UPDATE语句使用record变量进行插入数据和更新数据。
- 如果成员有复合类型，在声明阶段不支持指定默认值，该行为同声明阶段的变量一样。

示例

下面存储过程中用到的表定义如下：

```
CREATE TABLE emp_rec
(
    empno      numeric(4,0),
    ename      character varying(10),
    job        character varying(9),
    mgr        numeric(4,0),
    hiredate   timestamp(0) without time zone,
    sal        numeric(7,2),
    comm       numeric(7,2),
    deptno     numeric(2,0)
)
with (orientation = column,compression=middle)
distribute by hash (sal);
\d emp_rec
```

Table "public.emp_rec"		
Column	Type	Modifiers
empno	numeric(4,0)	not null
ename	character varying(10)	
job	character varying(9)	
mgr	numeric(4,0)	

```
hiredate | timestamp(0) without time zone |
sal      | numeric(7,2)          |
comm     | numeric(7,2)          |
deptno   | numeric(2,0)          |

--演示在存储过程中对数组进行操作。
CREATE OR REPLACE FUNCTION regress_record(p_w VARCHAR2)
RETURNS
VARCHAR2 AS $$
DECLARE

    --声明一个record类型.
    type rec_type is record (name varchar2(100), epno int);
    employer rec_type;

    --使用%type声明record类型
    type rec_type1 is record (name emp_rec.ename%type, epno int not null :=10);
    employer1 rec_type1;

    --声明带有默认值的record类型
    type rec_type2 is record (
        name varchar2 not null := 'SCOTT',
        epno int not null :=10);
    employer2 rec_type2;
    CURSOR C1 IS select ename,empno from emp_rec order by 1 limit 1;

BEGIN
    --对一个record类型的变量的成员赋值。
    employer.name := 'WARD';
    employer.epno = 18;
    raise info 'employer name: % , epno:%', employer.name, employer.epno;

    --将一个record类型的变量赋值给另一个变量。
    employer1 := employer;
    raise info 'employer1 name: % , epno: %', employer1.name, employer1.epno;

    --将一个record类型变量赋值为NULL。
    employer1 := NULL;
    raise info 'employer1 name: % , epno: %', employer1.name, employer1.epno;

    --获取record变量的默认值。
    raise info 'employer2 name: % ,epno: %', employer2.name, employer2.epno;

    --在for循环中使用record变量
    for employer in select ename,empno from emp_rec order by 1 limit 1
    loop
        raise info 'employer name: % , epno: %', employer.name, employer.epno;
    end loop;

    --在select into 中使用record变量。
    select ename,empno into employer2 from emp_rec order by 1 limit 1;
    raise info 'employer name: % , epno: %', employer2.name, employer2.epno;

    --在cursor中使用record变量。
    OPEN C1;
    FETCH C1 INTO employer2;
    raise info 'employer name: % , epno: %', employer2.name, employer2.epno;
    CLOSE C1;
    RETURN employer.name;
END;
$$
LANGUAGE plpgsql;

--调用该存储过程。
CALL regress_record('abc');
INFO: employer name: WARD , epno:18
INFO: employer1 name: WARD , epno: 18
INFO: employer1 name: <NULL> , epno: <NULL>
INFO: employer2 name: SCOTT ,epno: 10
```

```
--删除存储过程。  
DROP PROCEDURE regress_record;
```

10.4 DWS 存储过程声明语法

基本结构

PL/SQL块中可以包含子块，子块可以位于PL/SQL中任何部分。PL/SQL块的结构如下：

- 声明部分：声明PL/SQL用到的变量，类型及游标，以及局部的存储过程和函数。
DECLARE

说明

不涉及变量声明时声明部分可以没有。

- 对匿名块来说，没有变量声明部分时，可以省去DECLARE关键字。
- 对存储过程来说，没有DECLARE， AS相当于DECLARE。即便没有变量声明的部分，关键字AS也必须保留。
- 执行部分：过程及SQL语句，程序的主要部分。必选。
BEGIN
- 执行异常部分：错误处理。可选。
EXCEPTION
- 结束
END;
/

须知

禁止在PL/SQL块中使用连续的Tab，连续的Tab可能会造成在使用gsq工具带“-r”参数执行PL/SQL块时出现异常。

PL/SQL 块分类

PL/SQL块可以分为以下几类：

- 匿名块：动态构造，只能执行一次。语法请参考[匿名块](#)。
- 子程序：存储在数据库中的存储过程、函数和操作符及高级包等。当在数据库上建立好后，可以在其他程序中调用它们。

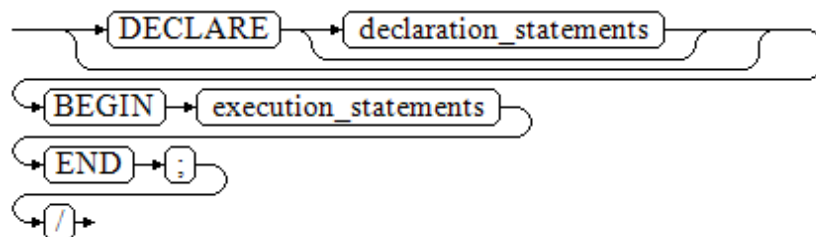
匿名块

匿名块（Anonymous Block）一般用于不频繁执行的脚本或不重复进行的活动。它们在一个会话中执行，并不被存储。

语法

匿名块的语法参见[图10-2](#)。

图 10-2 anonymous_block::=



对以上语法图的解释如下：

- 匿名块程序实施部分，以BEGIN语句开始，以END语句停顿，以一个分号结束。输入“/”按回车执行它。

须知

最后的结束符“/”必须独占一行，不能直接跟在END后面。

- 声明部分包括变量定义、类型、游标定义等。
- 最简单的匿名块不执行任何命令。但一定要在任意实施块里至少有一个语句，甚至是一个NULL语句。

示例

下面列举了基本的匿名块程序：

```
--空语句块
BEGIN
  NULL;
END;
/

--将信息打印到控制台：
BEGIN
  dbms_output.put_line('hello world!');
END;
/

--将变量内容打印到控制台：
DECLARE
  my_var VARCHAR2(30);
BEGIN
  my_var := 'world';
  dbms_output.put_line('hello'||my_var);
END;
/
```

子程序

存储在数据库中的存储过程、函数和操作符及高级包等。当在数据库上建立好后，可以在其他程序中调用它们。

10.5 DWS 存储过程基本语句

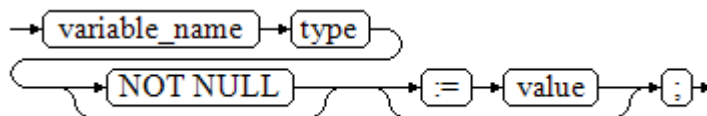
定义变量

介绍PL/SQL中变量的声明，以及该变量在代码中的作用域。

变量声明

变量声明语法请参见图10-3。

图 10-3 declare_variable::=



对以上语法格式的解释如下：

- variable_name，为变量名。
- type，为变量类型。
- value，是该变量的初始值（如果不给定初始值，则初始为NULL）。value也可以是表达式。

示例

```
DECLARE
  emp_id INTEGER := 7788; --定义变量并赋值
BEGIN
  emp_id := 5*7784; --变量赋值
END;
/
```

变量类型除了支持基本类型，还可使用%TYPE和%ROWTYPE去声明一些与其他表字段或表结构本身相关的变量。

%TYPE属性

%TYPE主要用于声明某个与其他变量类型（例如，表中某列的类型）相同的变量。假如想定义一个my_name变量，它的变量类型与employee的firstname类型相同，可使用如下定义：

```
my_name employee.firstname%TYPE
```

这样定义可以带来两个好处，首先，不用预先知道employee表的firstname类型具体是什么。其次，即使之后firstname类型有了变化，也不需要再次修改my_name的类型。

%ROWTYPE属性

%ROWTYPE属性主要用于对一组数据的类型声明，用于存储表中的一行数据，或从游标匹配的结果。假如需要一组数据，该组数据的字段名称与字段类型都与employee表相同。可以通过如下定义：

```
my_employee employee%ROWTYPE
```


须知

多个CN的环境下，存储过程中无法声明临时表的%ROWTYPE及%TYPE属性。因为临时表仅在当前session有效，在编译阶段其他CN无法看到当前CN的临时表。故多个CN的环境下，会提示该临时表不存在。

变量作用域

变量的作用域表示变量在代码块中的可访问性和可用性。只有在它的作用域内，变量才有效。

- 变量必须在declare部分声明，即必须建立BEGIN-END块。块结构也强制变量必须先声明后使用，即变量在过程内有不同作用域、不同的生存期。
- 同一变量可以在不同的作用域内定义多次，内层的定义会覆盖外层的定义。
- 在外部块定义的变量，可以在嵌套块中使用。但外部块不能访问嵌套块中的变量。

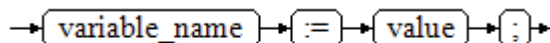
示例

```
DECLARE
  emp_id INTEGER :=7788; --定义变量并赋值
  outer_var INTEGER :=6688; --定义变量并赋值
BEGIN
  DECLARE
    emp_id INTEGER :=7799; --定义变量并赋值
    inner_var INTEGER :=6688; --定义变量并赋值
  BEGIN
    dbms_output.put_line('inner emp_id ='||emp_id); --显示值为7799
    dbms_output.put_line('outer_var ='||outer_var); --引用外部块的变量
  END;
  dbms_output.put_line('outer emp_id ='||emp_id); --显示值为7788
END;
/
```

赋值语句**语法**

给变量赋值的语法请参见图10-4。

图 10-4 assignment_value::=



对以上语法格式的解释如下：

- variable_name，为变量名。
- value，可以是值或表达式。值value的类型需要和变量variable_name的类型兼容才能正确赋值。

示例

```
DECLARE
  emp_id INTEGER := 7788;--赋值
BEGIN
  emp_id := 5;--赋值
  emp_id := 5*7784;
```

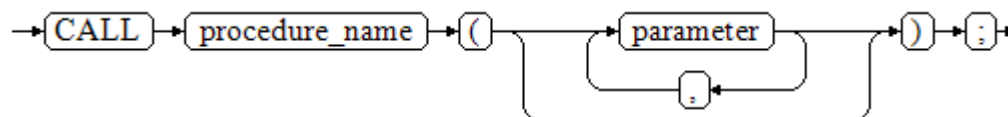
```
END;  
/
```

调用语句

语法

调用一个语句的语法请参见图10-5。

图 10-5 call_clause::=



对以上语法格式的解释如下：

- procedure_name，为存储过程名。
- parameter，为存储过程的参数，可以没有或者有多个参数。

示例

```
--创建存储过程proc_staffs  
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_staffs  
(  
  section    NUMBER(6),  
  salary_sum out NUMBER(8,2),  
  staffs_count out INTEGER  
)  
IS  
BEGIN  
  SELECT sum(salary), count(*) INTO salary_sum, staffs_count FROM staffs where section_id = section;  
END;  
/  
  
--创建存储过程proc_return.  
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_return  
AS  
  v_num NUMBER(8,2);  
  v_sum INTEGER;  
BEGIN  
  proc_staffs(30, v_sum, v_num); --调用语句  
  dbms_output.put_line(v_sum||'#'||v_num);  
  RETURN; --返回语句  
END;  
/  
  
--调用存储过程proc_return.  
CALL proc_return();  
  
--清除存储过程  
DROP PROCEDURE proc_staffs;  
DROP PROCEDURE proc_return;  
  
--创建函数func_return.  
CREATE OR REPLACE FUNCTION func_return returns void  
language plpgsql  
AS $$  
DECLARE  
  v_num INTEGER := 1;  
BEGIN  
  dbms_output.put_line(v_num);
```

```
RETURN; --返回语句
END $$;

-- 调用函数func_return
CALL func_return();
1

-- 清除函数
DROP FUNCTION func_return;
```

10.6 DWS 存储过程动态语句

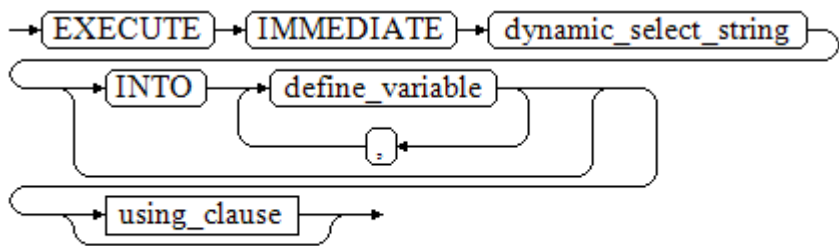
10.6.1 执行动态查询语句

介绍执行动态查询语句。DWS提供两种方式：使用EXECUTE IMMEDIATE、OPEN FOR实现动态查询。前者通过动态执行SELECT语句，后者结合了游标的使用。当需要将查询的结果保存在一个数据集用于提取时，可使用OPEN FOR实现动态查询。

EXECUTE IMMEDIATE

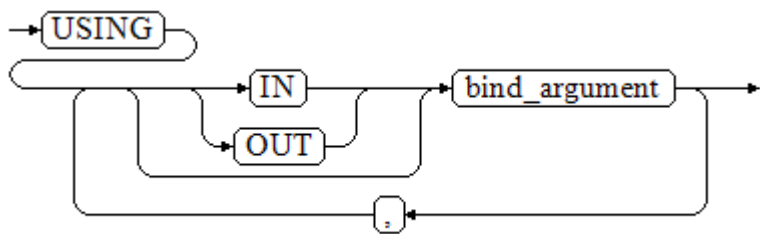
语法图请参见图10-6。

图 10-6 EXECUTE IMMEDIATE dynamic_select_clause::=



using_clause子句的语法图参见图10-7。

图 10-7 using_clause-1



对以上语法格式的解释如下：

- define_variable，用于指定存放单行查询结果的变量。
- USING IN bind_argument，用于指定存放传递给动态SQL值的变量，即在dynamic_select_string中存在占位符时使用。

- USING OUT bind_argument，用于指定存放动态SQL返回值的变量。

须知

- 查询语句中，into和out不能同时存在；
- 占位符命名以“:”开始，后面可跟数字、字符或字符串，与USING子句的bind_argument一一对应；
- bind_argument只能是值、变量或表达式，不能是表名、列名、数据类型等数据库对象，即不支持使用bind_argument为动态SQL语句传递模式对象。如果存储过程需要通过声明参数传递数据库对象来构造动态SQL语句（常见于执行DDL语句时），建议采用连接运算符“||”拼接dynamic_select_clause；
- 动态PL/SQL块允许出现重复的占位符，即相同占位符只能与USING子句的一个bind_argument按位置对应。

示例

```
--从动态语句检索值（ INTO 子句）：
DECLARE
    staff_count VARCHAR2(20);
BEGIN
    EXECUTE IMMEDIATE 'select count(*) from staffs'
        INTO staff_count;
    dbms_output.put_line(staff_count);
END;
/

--传递并检索值（ INTO子句用在USING子句前）：
CREATE OR REPLACE PROCEDURE dynamic_proc
AS
    staff_id    NUMBER(6) := 200;
    first_name  VARCHAR2(20);
    salary      NUMBER(8,2);
BEGIN
    EXECUTE IMMEDIATE 'select first_name, salary from staffs where staff_id = :1'
        INTO first_name, salary
        USING IN staff_id;
    dbms_output.put_line(first_name || ' ' || salary);
END;
/

--调用存储过程
CALL dynamic_proc();

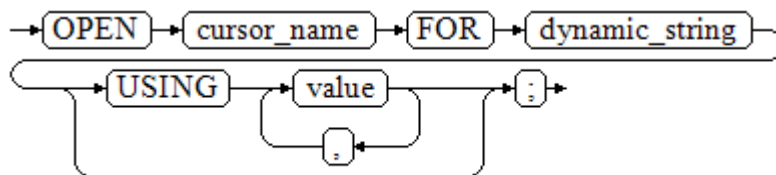
--删除存储过程
DROP PROCEDURE dynamic_proc;
```

OPEN FOR

动态查询语句还可以使用OPEN FOR打开动态游标来执行。

语法参见图10-8。

图 10-8 open_for::=



参数说明：

- cursor_name：要打开的游标名。
- dynamic_string：动态查询语句。
- USING value：在dynamic_string中存在占位符时使用。

游标的使用请参考[DWS存储过程游标](#)。

示例

```
DECLARE
  name      VARCHAR2(20);
  phone_number VARCHAR2(20);
  salary    NUMBER(8,2);
  sqlstr    VARCHAR2(1024);

  TYPE app_ref_cur_type IS REF CURSOR; --定义游标类型
  my_cur app_ref_cur_type; --定义游标变量

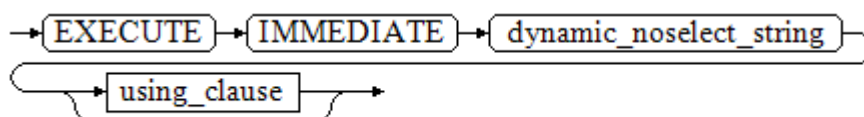
BEGIN
  sqlstr := 'select first_name,phone_number,salary from staffs
    where section_id = :1';
  OPEN my_cur FOR sqlstr USING '30'; --打开游标, using是可选的
  FETCH my_cur INTO name, phone_number, salary; --获取数据
  WHILE my_cur%FOUND LOOP
    dbms_output.put_line(name||'#'||phone_number||'#'||salary);
    FETCH my_cur INTO name, phone_number, salary;
  END LOOP;
  CLOSE my_cur; --关闭游标
END;
```

10.6.2 执行动态非查询语句

语法

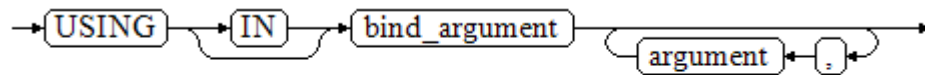
语法请参见[图10-9](#)。

图 10-9 niselect::=



using_clause子句的语法参见[图10-10](#)。

图 10-10 using_clause-2



对以上语法格式的解释如下：

USING IN bind_argument用于指定存放传递给动态SQL值的变量，在dynamic_noselect_string中存在占位符时使用，即动态SQL语句执行时，bind_argument将替换相对应的占位符。要注意的是，bind_argument只能是值、变量或表达式，不能是表名、列名、数据类型等数据库对象。如果存储过程需要通过声明参数传递数据库对象来构造动态SQL语句（常见于执行DDL语句时），建议采用连接运算符“||”拼接dynamic_select_clause。另外，动态语句允许出现重复的占位符，相同占位符只能与唯一的一个bind_argument按位置一一对应。

示例

```
--创建表
CREATE TABLE sections_t1
(
    section      NUMBER(4) ,
    section_name VARCHAR2(30),
    manager_id   NUMBER(6),
    place_id     NUMBER(4)
)
DISTRIBUTE BY hash(manager_id);

--声明变量
DECLARE
    section      NUMBER(4) := 280;
    section_name VARCHAR2(30) := 'Info support';
    manager_id   NUMBER(6) := 103;
    place_id     NUMBER(4) := 1400;
    new_colname  VARCHAR2(10) := 'sec_name';
BEGIN
--执行查询
    EXECUTE IMMEDIATE 'insert into sections_t1 values(:1, :2, :3, :4)'
        USING section, section_name, manager_id, place_id;
--执行查询（重复占位符）
    EXECUTE IMMEDIATE 'insert into sections_t1 values(:1, :2, :3, :1)'
        USING section, section_name, manager_id;
--执行ALTER语句（建议采用“||”拼接数据库对象构造DDL语句）
    EXECUTE IMMEDIATE 'alter table sections_t1 rename section_name to ' || new_colname;
END;
/

--查询数据
SELECT * FROM sections_t1;

--删除表
DROP TABLE sections_t1;
```

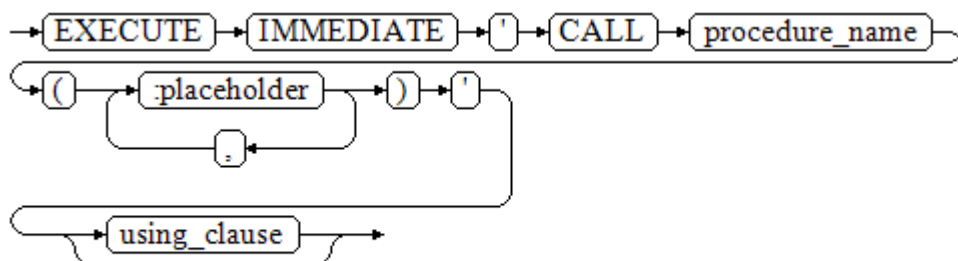
10.6.3 动态调用存储过程

动态调用存储过程必须使用匿名的语句块将存储过程或语句块包在里面，使用EXECUTE IMMEDIATE...USING语句后面带IN、OUT来输入、输出参数。

语法

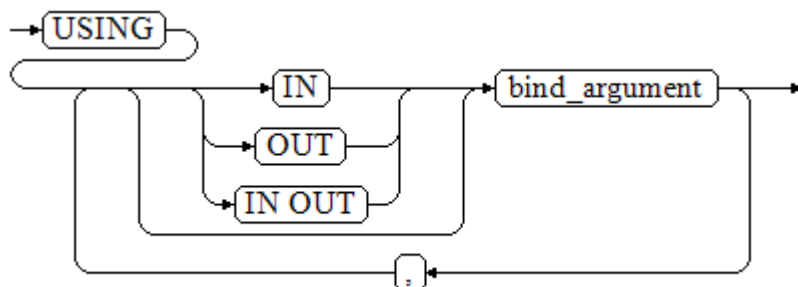
语法请参见图10-11。

图 10-11 call_procedure::=



using_clause子句的语法参见图10-12。

图 10-12 using_clause-3



对以上语法格式的解释如下：

- CALL procedure_name，调用存储过程。
- [:placeholder1, :placeholder2, …]，存储过程参数占位符列表，占位符个数与参数个数相同。占位符命名以“:”或“\$”开始，“:”后面可跟数字、字符或字符串（不能使用带引号的数字、字符或字符串），“\$”后面仅可跟数字。占位符与USING子句的bind_argument一一对应。
- USING [IN|OUT|IN OUT] bind_argument，用于指定存放传递给存储过程参数值的变量。bind_argument前的修饰符与对应参数的修饰符一致。

示例

```

--创建存储过程proc_add。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_add
(
    param1  in  INTEGER,
    param2  out INTEGER,
    param3  in  INTEGER
)
AS
BEGIN
    param2:= param1 + param3;
END;
/

DECLARE
    input1 INTEGER:=1;
    input2 INTEGER:=2;
    statement VARCHAR2(200);
  
```

```
param2  INTEGER;
BEGIN
  --声明调用语句
  statement := 'call proc_add(:col_1, :col_2, :col_3)'; ( 或者statement := 'call proc_add($1, $2, $3)'; )
  --执行语句
  EXECUTE IMMEDIATE statement
    USING IN input1, OUT param2, IN input2;
  dbms_output.put_line('result is: '||to_char(param2));
END;
/

--删除存储过程
DROP PROCEDURE proc_add;
```

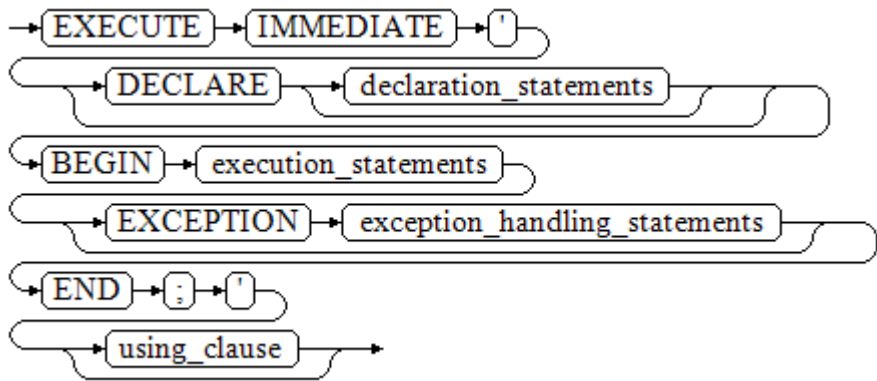
10.6.4 动态调用匿名块

动态调用匿名块是指在动态语句中执行匿名块，使用EXECUTE IMMEDIATE…USING 语句后面带IN、OUT来输入、输出参数。

语法

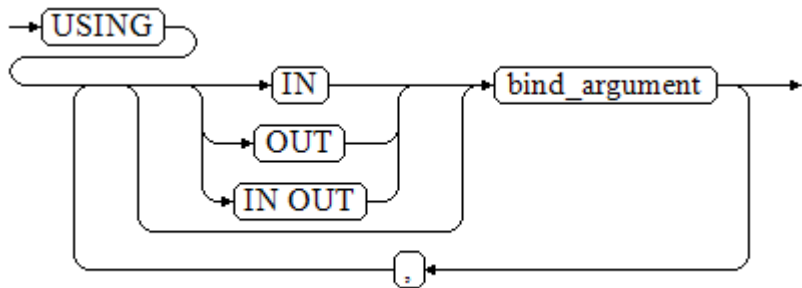
语法请参见图10-13。

图 10-13 call_anonymous_block::=



using_clause子句的语法参见图10-14。

图 10-14 using_clause-4



对以上语法格式的解释如下：

- 匿名块程序实施部分，以BEGIN语句开始，以END语句停顿，以一个分号结束。

- USING [IN|OUT|IN OUT] bind_argument, 用于指定存放传递给存储过程参数值的变量。bind_argument前的修饰符与对应参数的修饰符一致。
- 匿名块中间的输入输出参数使用占位符来指明, 要求占位符个数与参数个数相同, 并且占位符所对应参数的顺序和USING中参数的顺序一致。
- 目前DWS在动态语句调用匿名块时, EXCEPTION语句中暂不支持使用占位符进行输入输出参数的传递。

示例

```
--创建存储过程dynamic_proc
CREATE OR REPLACE PROCEDURE dynamic_proc
AS
    staff_id    NUMBER(6) := 200;
    first_name  VARCHAR2(20);
    salary      NUMBER(8,2);
BEGIN
    --执行匿名块
    EXECUTE IMMEDIATE 'begin select first_name, salary into :first_name, :salary from staffs where
staff_id= :dno; end;';
    USING OUT first_name, OUT salary, IN staff_id;
    dbms_output.put_line(first_name|| ' ' || salary);
END;
/

--调用存储过程
CALL dynamic_proc();

--删除存储过程
DROP PROCEDURE dynamic_proc;
```

10.7 DWS 存储过程控制语句

10.7.1 返回语句

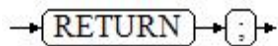
DWS提供两种方式返回数据: RETURN (或RETURN NEXT) 及RETURN QUERY。其中, RETURN NEXT和RETURN QUERY只适用于函数, 不适用存储过程。

RETURN

语法

返回语句的语法请参见图10-15。

图 10-15 return_clause::=



对以上语法的解释如下:

用于将控制从存储过程或函数返回给调用者。

示例

```
--创建存储过程proc_staffs
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_staffs
(
    section    NUMBER(6),
```

```
salary_sum out NUMBER(8,2),
staffs_count out INTEGER
)
IS
BEGIN
SELECT sum(salary), count(*) INTO salary_sum, staffs_count FROM staffs where section_id = section;
END;
/

--创建存储过程proc_return.
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_return
AS
v_num NUMBER(8,2);
v_sum INTEGER;
BEGIN
proc_staffs(30, v_sum, v_num); --调用语句
dbms_output.put_line(v_sum||'#'||v_num);
RETURN; --返回语句
END;
/

--调用存储过程proc_return.
CALL proc_return();

--清除存储过程
DROP PROCEDURE proc_staffs;
DROP PROCEDURE proc_return;

--创建函数func_return.
CREATE OR REPLACE FUNCTION func_return returns void
language plpgsql
AS $$
DECLARE
v_num INTEGER := 1;
BEGIN
dbms_output.put_line(v_num);
RETURN; --返回语句
END $$;

-- 调用函数func_return
CALL func_return();
1

-- 清除函数
DROP FUNCTION func_return;
```

RETURN NEXT 及 RETURN QUERY

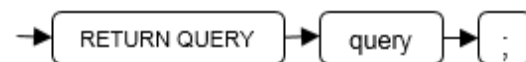
语法

创建函数时需要指定返回值SETOF datatype。

return_next_clause::=



return_query_clause::=



对以上语法的解释如下：

当需要函数返回一个集合时，使用RETURN NEXT或者RETURN QUERY向结果集追加结果，然后继续执行函数的下一条语句。随着后续的RETURN NEXT或RETURN QUERY命令的执行，结果集中会有多个结果。函数执行完成后会一起返回所有结果。

RETURN NEXT可用于标量和复合数据类型。

RETURN QUERY有一种变体RETURN QUERY EXECUTE，后面还可以增加动态查询，通过USING向查询插入参数。

示例

```
CREATE TABLE t1(a int);
INSERT INTO t1 VALUES(1),(10);

--RETURN NEXT
CREATE OR REPLACE FUNCTION fun_for_return_next() RETURNS SETOF t1 AS $$
DECLARE
  r t1%ROWTYPE;
BEGIN
  FOR r IN select * from t1
  LOOP
    RETURN NEXT r;
  END LOOP;
  RETURN;
END;
$$ LANGUAGE PLPGSQL;
call fun_for_return_next();
a
---
1
10
(2 rows)

-- RETURN QUERY
CREATE OR REPLACE FUNCTION fun_for_return_query() RETURNS SETOF t1 AS $$
DECLARE
  r t1%ROWTYPE;
BEGIN
  RETURN QUERY select * from t1;
END;
$$
language plpgsql;
call fun_for_return_next();
a
---
1
10
(2 rows)
```

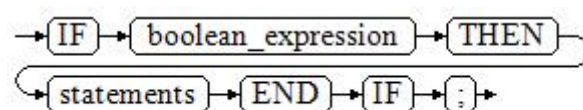
10.7.2 条件语句

条件语句的主要作用是判断参数或者语句是否满足已给定的条件，根据判定结果执行相应的操作。

DWS有五种形式的IF：

- IF_THEN

图 10-16 IF_THEN::=



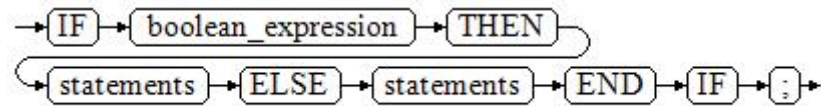
IF_THEN语句是IF的最简单形式。如果条件为真，statements将被执行。否则，将忽略它们的结果使该IF_THEN语句执行结束。

示例

```
IF v_user_id <> 0 THEN
  UPDATE users SET email = v_email WHERE user_id = v_user_id;
END IF;
```

- IF_THEN_ELSE

图 10-17 IF_THEN_ELSE::=



IF_THEN_ELSE语句增加了ELSE的分支，可以声明在条件为假的时候执行的语句。

示例

```
IF parentid IS NULL OR parentid = ''
THEN
  RETURN;
ELSE
  hp_true_filename(parentid);--表示调用存储过程
END IF;
```

- IF_THEN_ELSE IF

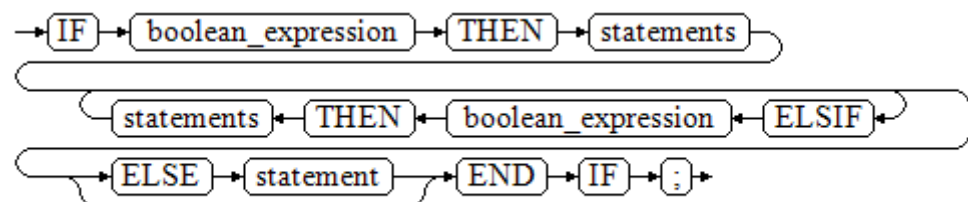
IF语句可以嵌套，嵌套方式如下：

```
IF gender = 'm' THEN
  pretty_gender := 'man';
ELSE
  IF gender = 'f' THEN
    pretty_gender := 'woman';
  END IF;
END IF;
```

这种形式实际上就是在一个IF语句的ELSE部分嵌套了另一个IF语句。因此需要给每个嵌套的IF一个END IF语句，另外还需要一个END IF语句结束父IF-ELSE。如果有多个选项，可使用IF_THEN_ELSE形式。

- IF_THEN_ELSE IF

图 10-18 IF_THEN_ELSE::=



示例

```
IF number_tmp = 0 THEN
  result := 'zero';
ELSIF number_tmp > 0 THEN
  result := 'positive';
ELSIF number_tmp < 0 THEN
  result := 'negative';
```

```
ELSE  
    result := 'NULL';  
END IF;
```

- IF_THEN_ELSEIF_ELSE

ELSEIF是ELSIF的别名。

综合示例

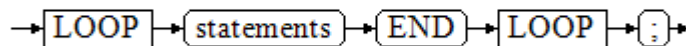
```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_control_structure(i in integer)  
AS  
BEGIN  
    IF i > 0 THEN  
        raise info 'i:% is greater than 0. ',i;  
    ELSIF i < 0 THEN  
        raise info 'i:% is smaller than 0. ',i;  
    ELSE  
        raise info 'i:% is equal to 0. ',i;  
    END IF;  
    RETURN;  
END;  
  
/  
  
CALL proc_control_structure(3);  
  
--删除存储过程  
DROP PROCEDURE proc_control_structure;
```

10.7.3 循环语句

简单 LOOP 语句

语法图

图 10-19 loop::=



示例

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_loop(i in integer, count out integer)  
AS  
BEGIN  
    count:=0;  
    LOOP  
        IF count > i THEN  
            raise info 'count is %. ', count;  
            EXIT;  
        ELSE  
            count:=count+1;  
        END IF;  
    END LOOP;  
END;  
  
/  
  
CALL proc_loop(10,5);
```

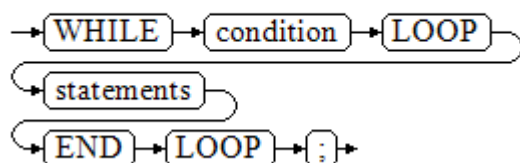
须知

该循环必须要结合EXIT使用，否则将陷入死循环。

WHILE_LOOP 语句

语法图

图 10-20 while_loop::=



只要条件表达式为真，WHILE语句就会不停地在一系列语句上进行循环，在每次进入循环体的时候进行条件判断。

示例

```
CREATE TABLE integertable(c1 integer) DISTRIBUTE BY hash(c1);
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_while_loop(maxval in integer)
AS
  DECLARE
    i int :=1;
  BEGIN
    WHILE i < maxval LOOP
      INSERT INTO integertable VALUES(i);
      i:=i+1;
    END LOOP;
  END;
/

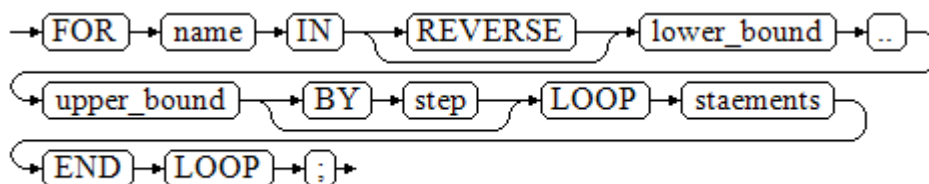
--调用函数
CALL proc_while_loop(10);

--删除存储过程和表
DROP PROCEDURE proc_while_loop;
DROP TABLE integertable;
```

FOR_LOOP (integer 变量) 语句

语法图

图 10-21 for_loop::=



说明

- 变量name会自动定义为integer类型并且只在此循环里存在。变量name介于lower_bound和upper_bound之间。
- 当使用REVERSE关键字时，lower_bound必须大于等于upper_bound，否则循环体不会被执行。

示例

```
--从0到5进行循环
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_for_loop()
AS
BEGIN
  FOR I IN 0..5 LOOP
    DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('It is '||to_char(I) || ' time;');
  END LOOP;
END;
/

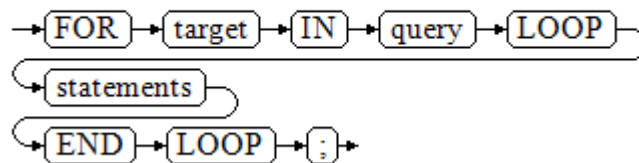
--调用函数
CALL proc_for_loop();

--删除存储过程
DROP PROCEDURE proc_for_loop;
```

FOR_LOOP 查询语句

语法图

图 10-22 for_loop_query::=



说明

变量target会自动定义，类型和query的查询结果的类型一致，并且只在此循环中有效。target的取值就是query的查询结果。

示例

```
--循环输出查询结果。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_for_loop_query()
AS
  record VARCHAR2(50);
BEGIN
  FOR record IN SELECT spcname FROM pg_tablespace LOOP
    dbms_output.put_line(record);
  END LOOP;
END;
/

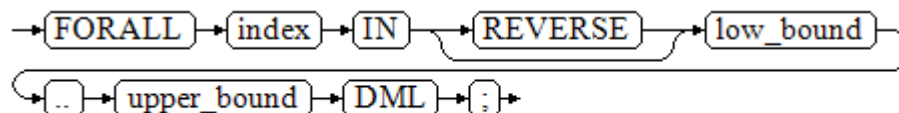
--调用函数
CALL proc_for_loop_query();
```

```
--删除存储过程  
DROP PROCEDURE proc_for_loop_query;
```

FORALL 批量查询语句

语法图

图 10-23 forall::=



说明

变量index会自动定义为integer类型并且只在此循环里存在。index的取值介于low_bound和upper_bound之间。

示例

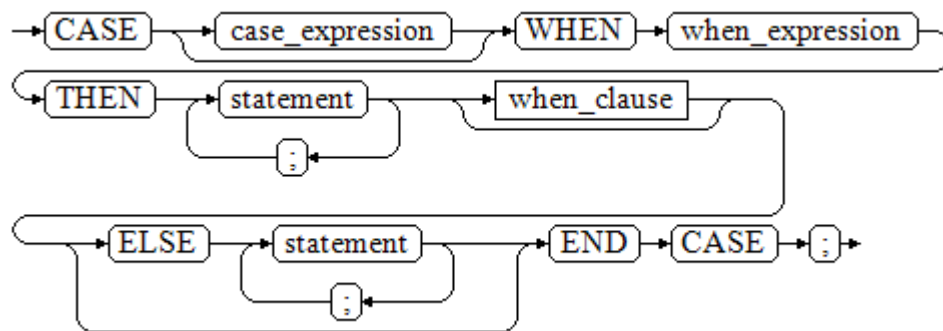
```
CREATE TABLE hdfs_t1 (  
    title NUMBER(6),  
    did VARCHAR2(20),  
    data_period VARCHAR2(25),  
    kind VARCHAR2(25),  
    interval VARCHAR2(20),  
    time DATE,  
    isModified VARCHAR2(10)  
)  
DISTRIBUTE BY hash(did);  
  
INSERT INTO hdfs_t1 VALUES( 8, 'Donald', 'OConnell', 'DOCONNEL', '650.507.9833', to_date('21-06-1999',  
'dd-mm-yyyy'), 'SH_CLERK' );  
  
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_forall()  
AS  
BEGIN  
    FORALL i IN 100..120  
        insert into hdfs_t1(title) values(i);  
END;  
/  
  
--调用函数  
CALL proc_forall();  
  
--查询存储过程调用结果  
SELECT * FROM hdfs_t1 WHERE title BETWEEN 100 AND 120;  
  
--删除存储过程和表  
DROP PROCEDURE proc_forall;  
DROP TABLE hdfs_t1;
```

10.7.4 分支语句

语法

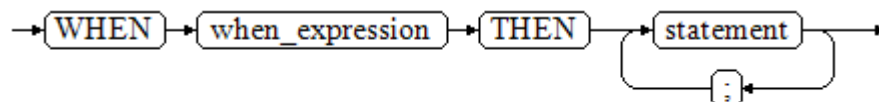
分支语句的语法请参见图10-24。

图 10-24 case_when::=



when_clause子句的语法图参见图10-25。

图 10-25 when_clause::=



参数说明：

- case_expression：变量或表达式。
- when_expression：常量或者条件表达式。
- statement：执行语句。

示例

```

CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_case_branch(pi_result in integer, pi_return out integer)
AS
BEGIN
  CASE pi_result
    WHEN 1 THEN
      pi_return := 111;
    WHEN 2 THEN
      pi_return := 222;
    WHEN 3 THEN
      pi_return := 333;
    WHEN 6 THEN
      pi_return := 444;
    WHEN 7 THEN
      pi_return := 555;
    WHEN 8 THEN
      pi_return := 666;
    WHEN 9 THEN
      pi_return := 777;
    WHEN 10 THEN
      pi_return := 888;
    ELSE
      pi_return := 999;
    END CASE;
  raise info 'pi_return : %',pi_return ;
END;
/

CALL proc_case_branch(3,0);
  
```

```
--删除存储过程  
DROP PROCEDURE proc_case_branch;
```

10.7.5 空语句

在PL/SQL程序中，可以用NULL语句来说明“不用做任何事情”，即空语句。

空语句相当于一个占位符，可以使某些语句变得有意义，提高程序的可读性。

语法

空语句的用法如下：

```
DECLARE  
...  
BEGIN  
...  
    IF v_num IS NULL THEN  
        NULL; -- 不需要处理任何数据。  
    END IF;  
END;  
/
```

10.7.6 错误捕获语句

缺省时，当PL/SQL函数执行过程中发生错误时退出函数执行，并且周围的事务也会回滚。可以用一个带有EXCEPTION子句的BEGIN块捕获错误并且从中恢复。其语法是正常的BEGIN块语法的一个扩展：

```
[<<label>>]  
[DECLARE  
    declarations]  
BEGIN  
    statements  
EXCEPTION  
    WHEN condition [OR condition ...] THEN  
        handler_statements  
    [WHEN condition [OR condition ...] THEN  
        handler_statements  
    ...]  
END;
```

如果没有发生错误，这种形式的块只是简单地执行所有语句，然后转到END之后的下一个语句。但是如果在执行的语句内部发生了一个错误，则这个语句将会回滚，然后转到EXCEPTION列表寻找匹配错误的第一个条件。若找到匹配，则执行对应的handler_statements，然后转到END之后的下一个语句。如果没有找到匹配，则会向事务的外层报告错误，和没有EXCEPTION子句一样。

也就是说该错误可以被一个包围块用EXCEPTION捕获，如果没有包围块，则进行退出函数处理。

condition的名字遵循SQL标准错误码编号说明的任意值。特殊的条件名OTHERS匹配除了QUERY_CANCELED之外的所有错误类型。

如果在选中的handler_statements里发生了新错误，则不能被这个EXCEPTION子句捕获，而是向事务的外层报告错误。一个外层的EXCEPTION子句可以捕获它。

如果一个错误被EXCEPTION捕获，PL/SQL函数的局部变量保持错误发生时的原值，但是所有该块中想写入数据库中的状态都回滚。

示例：

```
CREATE TABLE mytab(id INT,firstname VARCHAR(20),lastname VARCHAR(20)) DISTRIBUTE BY hash(id);
```

```
INSERT INTO mytab(firstname, lastname) VALUES('Tom', 'Jones');

CREATE FUNCTION fun_exp() RETURNS INT
AS $$
DECLARE
    x INT :=0;
    y INT;
BEGIN
    UPDATE mytab SET firstname = 'Joe' WHERE lastname = 'Jones';
    x := x + 1;
    y := x / 0;
EXCEPTION
    WHEN division_by_zero THEN
        RAISE NOTICE 'caught division_by_zero';
        RETURN x;
END;$$
LANGUAGE plpgsql;

CALL fun_exp();
NOTICE: caught division_by_zero
fun_exp
-----
      1
(1 row)

SELECT * FROM mytab;
id | firstname | lastname
-----+-----
   | Tom       | Jones
(1 row)

DROP FUNCTION fun_exp();
DROP TABLE mytab;
```

当控制到达给y赋值的地方时，会有一个division_by_zero错误失败。这个错误将被EXCEPTION子句捕获。而在RETURN语句里返回的数值将是x的增量值。

说明

进入和退出一个包含EXCEPTION子句的块要比不包含的块开销大的多。因此，不必要的时候不要使用EXCEPTION。

在下列场景中，无法捕获处理异常，整个存储过程回滚：节点故障、网络故障引起的存储过程参与节点线程退出以及COPY FROM操作中源数据与目标表的表结构不一致造成的异常。

示例：UPDATE/INSERT异常

这个例子根据使用异常处理器执行恰当的UPDATE或INSERT。

```
CREATE TABLE db (a INT, b TEXT);

CREATE FUNCTION merge_db(key INT, data TEXT) RETURNS VOID AS
$$
BEGIN
    LOOP
        --第一次尝试更新key
        UPDATE db SET b = data WHERE a = key;
        IF found THEN
            RETURN;
        END IF;
        --不存在，所以尝试插入key，如果其他人同时插入相同的key，可能得到唯一key失败。
        BEGIN
            INSERT INTO db(a,b) VALUES (key, data);
            RETURN;
        EXCEPTION WHEN unique_violation THEN
            --什么也不做，并且循环尝试再次更新。
        END;
    END LOOP;
```

```
END;
$$
LANGUAGE plpgsql;

SELECT merge_db(1, 'david');
SELECT merge_db(1, 'dennis');

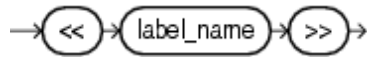
--删除FUNCTION和TABLE
DROP FUNCTION merge_db;
DROP TABLE db ;
```

10.7.7 GOTO 语句

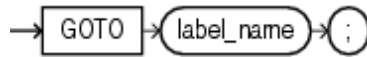
GOTO语句可以实现从GOTO位置到目标语句的无条件跳转。GOTO语句会改变原本的执行逻辑，因此应该慎重使用，或者也可以使用EXCEPTION处理特殊场景。当执行GOTO语句时，目标Label必须是唯一的。

语法

label declaration ::=



goto statement ::=



示例

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE GOTO_test()
AS
DECLARE
    v1 int;
BEGIN
    v1 := 0;
    LOOP
        EXIT WHEN v1 > 100;
        v1 := v1 + 2;
        if v1 > 25 THEN
            GOTO pos1;
        END IF;
    END LOOP;
    <<pos1>>
    v1 := v1 + 10;
    raise info 'v1 is %.', v1;
END;
/

call GOTO_test();
DROP PROCEDURE GOTO_test();
```

限制场景

GOTO使用有以下限制场景

- 不支持有多个相同的GOTO labels目标场景，无论是否在同一个block中。

```
BEGIN
    GOTO pos1;
    <<pos1>>
    SELECT * FROM ...
    <<pos1>>
```

- ```
UPDATE t1 SET ...
END;
```
- 不支持GOTO跳转到IF语句、CASE语句、LOOP语句中。

```
BEGIN
 GOTO pos1;
 IF valid THEN
 <<pos1>>
 SELECT * FROM ...
 END IF;
END;
```
  - 不支持GOTO语句从一个IF子句跳转到另一个IF子句，或从一个CASE语句的WHEN子句跳转到另一个WHEN子句。

```
BEGIN
 IF valid THEN
 GOTO pos1;
 SELECT * FROM ...
 ELSE
 <<pos1>>
 UPDATE t1 SET ...
 END IF;
END;
```
  - 不支持从外部块跳转到内部的BEGIN-END块。

```
BEGIN
 GOTO pos1;
 BEGIN
 <<pos1>>
 UPDATE t1 SET ...
 END;
END;
```
  - 不支持从异常处理部分跳转到当前的BEGIN-END块，但可以跳转到上层BEGIN-END块。

```
BEGIN
 <<pos1>>
 UPDATE t1 SET ...
 EXCEPTION
 WHEN condition THEN
 GOTO pos1;
END;
```
  - 如果从GOTO到一个不包含执行语句的位置，需要添加NULL语句。

```
DECLARE
 done BOOLEAN;
BEGIN
 FOR i IN 1..50 LOOP
 IF done THEN
 GOTO end_loop;
 END IF;
 <<end_loop>> -- not allowed unless an executable statement follows
 NULL; -- add NULL statement to avoid error
 END LOOP; -- raises an error without the previous NULL
END;
/
```

## 10.7.8 事务控制语句

存储过程本身就处于一个事务中，开始调用最外围存储过程时会自动开启一个事务，在调用结束时自动提交或者发生异常时回滚。除了系统自动的事务控制外，也可以使用COMMIT/ROLLBACK来控制存储过程中的事务。在存储过程中调用COMMIT/ROLLBACK命令，将提交/回滚当前事务并自动开启一个新的事务，后续的所有操作都会在此新事务中运行。

## 使用场景

- 存储过程支持包含DML语句的COMMIT/ROLLBACK。
- 存储过程支持包含DDL语句的COMMIT/ROLLBACK。
- 嵌套存储过程的调用支持使用COMMIT/ROLLBACK。
- 包含EXCEPTION的存储过程中支持使用COMMIT/ROLLBACK。
- 匿名块内支持COMMIT/ROLLBACK。
- 事务块中支持存储过程带COMMIT/ROLLBACK。

## 约束限制

- 函数（function）中不允许调用COMMIT/ROLLBACK语句。
- 函数（function）中不允许调用带有COMMIT/ROLLBACK语句的存储过程。
- 写cursor loop过程中不允许COMMIT/ROLLBACK。
- 不支持存储过程中设置参数后COMMIT/ROLLBACK。
- cursor loop中不支持调用COMMIT/ROLLBACK语句：提交回滚时游标（cursor）被关闭。
- 不支持出现在SQL中的调用（SELECT PROCEDURE除外）。
- 不支持出现在显式子事务savepoint后的存储过程中进行COMMIT、ROLLBACK。

## 示例

- 示例1：存储过程支持包含DML语句的COMMIT/ROLLBACK。

```
CREATE TABLE IF NOT EXISTS test1(a int, b int);

CREATE OR REPLACE PROCEDURE transaction_test1()
AS
BEGIN
 FOR i IN 0..9 LOOP
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (i);
 IF i % 2 = 0 THEN
 COMMIT;
 ELSE
 ROLLBACK;
 END IF;
 END LOOP;
END;
/

CALL transaction_test1();
```

- 示例2：存储过程支持包含DDL语句的COMMIT/ROLLBACK。

```
DROP TABLE IF EXISTS test2;

CREATE OR REPLACE PROCEDURE transaction_test2()
AS
BEGIN
 CREATE TABLE test2(a int);
 COMMIT;
 DROP TABLE test2;
END;
/

CALL transaction_test2();
```

- 示例3：嵌套存储过程的调用（带有COMMIT/ROLLBACK）。

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE transaction_test3()
AS
BEGIN
```

```
PERFORM transaction_test1();
ROLLBACK;
PERFORM transaction_test2();
ROLLBACK;
END;
/

CALL transaction_test3();
```

- 示例4：包含EXCEPTION的存储过程（COMMIT/ROLLBACK）。

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE TEST_COMMIT_EXCEPTION()
AS
BEGIN
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (1);
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (2);
 COMMIT;
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (3);
 RAISE EXCEPTION 'RAISE EXCEPTION-A';
EXCEPTION
 WHEN OTHERS THEN
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (4);
END;
/

CALL TEST_COMMIT_EXCEPTION();
```

- 示例5：匿名块内支持COMMIT/ROLLBACK。

```
DO LANGUAGE plpgsql $$
BEGIN
 BEGIN
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (1);
 COMMIT;
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (1/0);
 COMMIT;
 EXCEPTION
 WHEN division_by_zero THEN
 RAISE NOTICE 'caught division_by_zero';
 END;
END;
$$;
```

- 示例6：事务块中支持存储过程带COMMIT/ROLLBACK。

```
CREATE TABLE IF NOT EXISTS test1(a int, b int);

CREATE OR REPLACE PROCEDURE transaction_test1()
AS
BEGIN
 FOR i IN 0..9 LOOP
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (i);
 IF i % 2 = 0 THEN
 COMMIT;
 ELSE
 ROLLBACK;
 END IF;
 END LOOP;
END;
/

START TRANSACTION;
CALL transaction_test1();
COMMIT;
```

- 示例7：函数（function）中不允许调用COMMIT/ROLLBACK语句。

```
CREATE FUNCTION transaction_test2() RETURNS int
LANGUAGE plpgsql
AS $$
BEGIN
 FOR i IN 0..9 LOOP
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (i);
 IF i % 2 = 0 THEN
 COMMIT;
```

```
 ELSE
 ROLLBACK;
 END IF;
 END LOOP;
 RETURN 1;
END
$$;

SELECT transaction_test2();
```

- 示例8：函数（function）中不允许调用带有COMMIT/ROLLBACK语句的存储过程。

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE transaction_test1()
AS
BEGIN
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (1);
 ROLLBACK;
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (2);
END;
/
CREATE FUNCTION transaction_test3() RETURNS int
LANGUAGE plpgsql
AS $$
BEGIN
 CALL transaction_test1();
 RETURN 1;
END;
$$;

SELECT transaction_test3();
```

- 示例9：写cursor loop过程中不允许COMMIT/ROLLBACK。

```
DO LANGUAGE plpgsql $$
DECLARE
 r RECORD;
BEGIN
 FOR r IN UPDATE test2 SET x = x * 2 RETURNING x LOOP
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (r.x);
 ROLLBACK;
 END LOOP;
END;
$$;
```

- 示例10：不支持存储过程中设置参数后COMMIT/ROLLBACK。

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE transaction_test5()
SET work_mem = 555
AS
BEGIN
 insert into test1 select setting from pg_settings where name like 'work_mem';
 COMMIT;
END;
/

CALL transaction_test5();
```

- 示例11：cursor loop中不支持调用COMMIT/ROLLBACK语句，提交回滚时游标（cursor）被关闭。

```
DROP TABLE IF EXISTS cursor_back_tab2;
CREATE TABLE cursor_back_tab2(i_int bigint,i_char varchar ,i_numeric numeric(18,3),i_data date);
CREATE OR REPLACE PROCEDURE cursor_back_pro_2()
AS
declare
 o_int bigint;
 o_char varchar;
 o_numeric numeric;
 o_data date;
cursor cursor1 for select * from cursor_back_tab1 order by 1,2,3,4;
begin
 open cursor1;
 fetch next from cursor1 into o_int,o_char,o_numeric,o_data;
```



```
LOOP
 fetch next from cursor1 into o_int,o_char,o_numeric,o_data;
exit when cursor1%NOTFOUND;
insert into cursor_back_tab2 values(o_int,o_char,o_numeric,o_data);
END LOOP;
COMMIT;
ROLLBACK;
CLOSE cursor1;
END;
/

CALL cursor_back_pro_2();
```

- 示例12：不支持出现在SQL中的调用（SELECT PROCEDURE除外）。

```
CREATE TABLE IF NOT EXISTS test1(a int, b int);

CREATE OR REPLACE PROCEDURE transaction_test1()
AS
BEGIN
 FOR i IN 0..9 LOOP
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (i);
 IF i % 2 = 0 THEN
 COMMIT;
 ELSE
 ROLLBACK;
 END IF;
 END LOOP;
END;
/

SELECT transaction_test1() from test1;
```

- 示例13：不支持出现在显式子事务savepoint后的存储过程中进行COMMIT、ROLLBACK。

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE sp_txn_test1_1()
AS
BEGIN
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (1);
 COMMIT;
 INSERT INTO test1 (a) VALUES (2);
END;
/

BEGIN;
SAVEPOINT s1;
CALL sp_txn_test1_1();
ROLLBACK;
```

## 10.8 DWS 存储过程其他语句

### 锁操作

DWS提供了多种锁模式用于控制对表中数据的并发访问。这些模式可以用在MVCC（多版本并发控制）无法给出期望行为的场合。同样，大多数DWS命令自动施加恰当的锁，以保证被引用的表在命令的执行过程中不会以一种不兼容的方式被删除或者修改。比如，在存在其他并发操作的时候，ALTER TABLE是不能在同一个表上执行的。

### 游标操作

DWS中游标（cursor）是系统为用户开设的一个数据缓冲区，存放着SQL语句的执行结果。每个游标区都有一个名字。用户可以用SQL语句逐一从游标中获取记录，并赋给主变量，交由主语言进一步处理。

游标的操作主要有游标的定义、打开、获取和关闭。

完整的游标操作示例可参考[显式游标](#)。

## 10.9 DWS 存储过程游标

### 10.9.1 游标概述

为了处理SQL语句，存储过程进程分配一段内存区域来保存上下文联系。游标是指向上下文区域的句柄或指针。借助游标，存储过程可以控制上下文区域的变化。

须知

当游标作为存储过程的返回值时，如果使用JDBC调用该存储过程，返回的游标将不可用。

游标的使用分为显式游标和隐式游标。对于不同的SQL语句，游标的使用情况不同，详细信息请参见[表10-2](#)。

表 10-2 游标使用情况

| SQL语句      | 游标      |
|------------|---------|
| 非查询语句      | 隐式的     |
| 结果是单行的查询语句 | 隐式的或显式的 |
| 结果是多行的查询语句 | 显式的     |

### 10.9.2 显式游标

显式游标主要用于对查询语句的处理，尤其是查询结果为多条记录的情况。

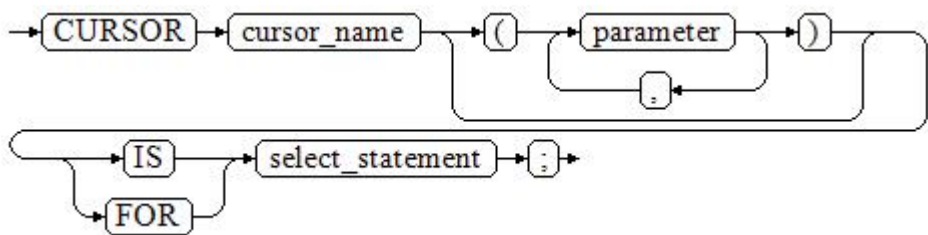
#### 处理步骤

显式游标处理需六个PL/SQL步骤：

**步骤1 定义静态游标：**就是定义一个游标名，以及与其相对应的SELECT语句。

定义静态游标的语法图，请参见[图10-26](#)。

图 10-26 static\_cursor\_define::=



参数说明：

- cursor\_name：定义的游标名。
- parameter：游标参数，只能为输入参数，其格式为：  
parameter\_name datatype
- select\_statement：查询语句。

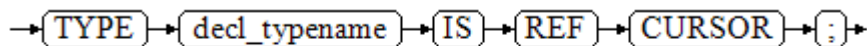
#### 说明

根据执行计划的不同，系统会自动判断该游标是否可以用于以倒序的方式检索数据行。

**定义动态游标：**指ref游标，可以通过一组静态的SQL语句动态的打开游标。首先定义ref游标类型，然后定义该游标类型的游标变量，在打开游标时通过OPEN FOR动态绑定SELECT语句。

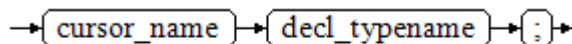
定义动态游标的语法图，请参见图10-27和图10-28。

图 10-27 cursor\_type\_name::=



DWS支持sys\_refcursor动态游标类型，函数或存储过程可以通过sys\_refcursor参数传入或传出游标结果集合，函数也可以通过返回sys\_refcursor来返回游标结果集合。

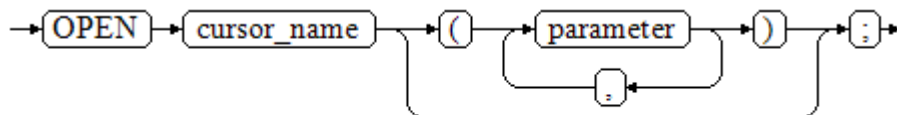
图 10-28 dynamic\_cursor\_define::=



**步骤2 打开静态游标：**就是执行游标所对应的SELECT语句，将其查询结果放入工作区，并且指针指向工作区的首部，标识游标结果集合。如果游标查询语句中带有FOR UPDATE选项，OPEN语句还将锁定数据库表中游标结果集合对应的数据行。

打开静态游标的语法图，请参见图10-29。

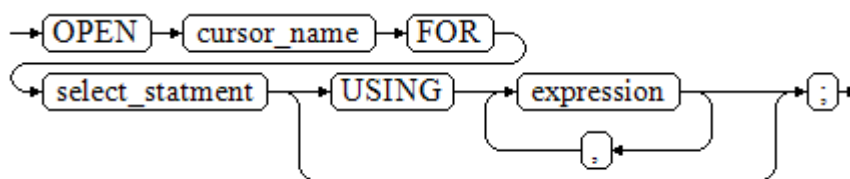
图 10-29 open\_static\_cursor::=



**打开动态游标：**可以通过OPEN FOR语句打开动态游标，动态绑定SQL语句。

打开动态游标的语法图，请参见图10-30。

图 10-30 open\_dynamic\_cursor::=

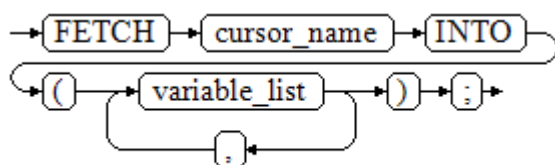


PL/SQL程序不能用OPEN语句重复打开一个游标。

**步骤3** 提取游标数据：检索结果集中的数据行，放入指定的输出变量中。

提取游标数据的语法图，请参见图10-31。

图 10-31 fetch\_cursor::=



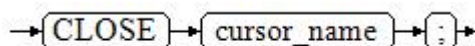
**步骤4** 对该记录进行处理。

**步骤5** 继续处理，直到活动集合中没有记录。

**步骤6** 关闭游标：当提取和处理完游标结果集合数据后，应及时关闭游标，以释放该游标所占用的系统资源，并使该游标的工作区变成无效，不能再使用FETCH语句获取其中数据。关闭后的游标可以使用OPEN语句重新打开。

关闭游标的语法图，请参见图10-32。

图 10-32 close\_cursor::=



----结束

## 属性

游标的属性用于控制程序流程或者了解程序的状态。当运行DML语句时，PL/SQL打开一个内建游标并处理结果，游标是维护查询结果的内存中的一个区域，游标在运行DML语句时打开，完成后关闭。显式游标的属性为：

- %FOUND布尔型属性：当最近一次读记录时成功返回，则值为TRUE。
- %NOTFOUND布尔型属性：与%FOUND相反。
- %ISOPEN布尔型属性：当游标已打开时返回TRUE。
- %ROWCOUNT数值型属性：返回已从游标中读取的记录数。

## 示例

```
--游标参数的传递方法。
CREATE OR REPLACE PROCEDURE cursor_proc1()
```

```
AS
DECLARE
 DEPT_NAME VARCHAR(100);
 DEPT_LOC NUMBER(4);
 --定义游标
 CURSOR C1 IS
 SELECT section_name, place_id FROM sections WHERE section_id <= 50;
 CURSOR C2(sect_id INTEGER) IS
 SELECT section_name, place_id FROM sections WHERE section_id <= sect_id;
 TYPE CURSOR_TYPE IS REF CURSOR;
 C3 CURSOR_TYPE;
 SQL_STR VARCHAR(100);
BEGIN
 OPEN C1;--打开游标
 LOOP
 --通过游标取值
 FETCH C1 INTO DEPT_NAME, DEPT_LOC;
 EXIT WHEN C1%NOTFOUND;
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(DEPT_NAME||'---'||DEPT_LOC);
 END LOOP;
 CLOSE C1;--关闭游标

 OPEN C2(10);
 LOOP
 FETCH C2 INTO DEPT_NAME, DEPT_LOC;
 EXIT WHEN C2%NOTFOUND;
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(DEPT_NAME||'---'||DEPT_LOC);
 END LOOP;
 CLOSE C2;

 SQL_STR := 'SELECT section_name, place_id FROM sections WHERE section_id <= :DEPT_NO;';
 OPEN C3 FOR SQL_STR USING 50;
 LOOP
 FETCH C3 INTO DEPT_NAME, DEPT_LOC;
 EXIT WHEN C3%NOTFOUND;
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(DEPT_NAME||'---'||DEPT_LOC);
 END LOOP;
 CLOSE C3;
END;
/

CALL cursor_proc1();

DROP PROCEDURE cursor_proc1;
--给工资低于3000的员工增加工资500。
CREATE TABLE staffs_t1 AS TABLE staffs;

CREATE OR REPLACE PROCEDURE cursor_proc2()
AS
DECLARE
 V_EMPNO NUMBER(6);
 V_SAL NUMBER(8,2);
 CURSOR C IS SELECT staff_id, salary FROM staffs_t1;
BEGIN
 OPEN C;
 LOOP
 FETCH C INTO V_EMPNO, V_SAL;
 EXIT WHEN C%NOTFOUND;
 IF V_SAL<=3000 THEN
 UPDATE staffs_t1 SET salary =salary + 500 WHERE staff_id = V_EMPNO;
 END IF;
 END LOOP;
 CLOSE C;
END;
/

CALL cursor_proc2();

--删除存储过程
```

```
DROP PROCEDURE cursor_proc2;
DROP TABLE staffs_t1;
--SYS_REFCURSOR类型作为函数参数
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_sys_ref(O OUT SYS_REFCURSOR)
IS
C1 SYS_REFCURSOR;
BEGIN
OPEN C1 FOR SELECT section_ID FROM sections ORDER BY section_ID;
O := C1;
END;
/

DECLARE
C1 SYS_REFCURSOR;
TEMP NUMBER(4);
BEGIN
proc_sys_ref(C1);
LOOP
 FETCH C1 INTO TEMP;
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(C1%ROWCOUNT);
 EXIT WHEN C1%NOTFOUND;
END LOOP;
END;
/

--删除存储过程
DROP PROCEDURE proc_sys_ref;
```

### 10.9.3 隐式游标

对于非查询语句，如修改、删除操作，则由系统自动地为这些操作设置游标并创建其工作区，这些由系统隐含创建的游标称为隐式游标，隐式游标的名字为SQL，这是由系统定义的。

#### 简介

对于隐式游标的操作，如定义、打开、取值及关闭操作，都由系统自动地完成，无需用户进行处理。用户只能通过隐式游标的相关属性，来完成相应的操作。在隐式游标的工作区中，所存放的数据是最新处理的一条SQL语句所包含的数据，与用户自定义的显式游标无关。

**格式调用为：** SQL%

#### 说明

INSERT，UPDATE，DROP，SELECT语句中不必明确定义游标。

#### 属性

隐式游标属性为：

- SQL%FOUND布尔型属性：当最近一次读记录时成功返回，则值为TRUE。
- SQL%NOTFOUND布尔型属性：与%FOUND相反。
- SQL%ROWCOUNT数值型属性：返回已从游标中读取的记录数。
- SQL%ISOPEN布尔型属性：取值总是FALSE。SQL语句执行完毕立即关闭隐式游标。

#### 示例

```
--删除EMP表中某部门的所有员工，如果该部门中已没有员工，则在DEPT表中删除该部门。
CREATE TABLE staffs_t1 AS TABLE staffs;
```

```
CREATE TABLE sections_t1 AS TABLE sections;

CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_cursor3()
AS
 DECLARE
 V_DEPTNO NUMBER(4) := 100;
 BEGIN
 DELETE FROM staffs WHERE section_ID = V_DEPTNO;
 --根据游标状态做进一步处理
 IF SQL%NOTFOUND THEN
 DELETE FROM sections_t1 WHERE section_ID = V_DEPTNO;
 END IF;
 END;
/

CALL proc_cursor3();

--删除存储过程和临时表
DROP PROCEDURE proc_cursor3;
DROP TABLE staffs_t1;
DROP TABLE sections_t1;
```

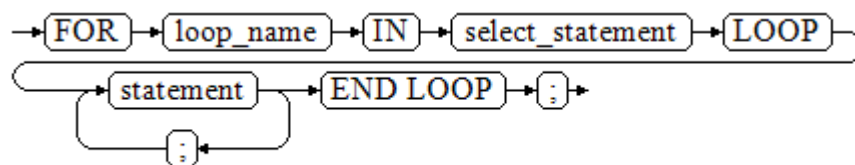
## 10.9.4 游标循环

游标在WHILE语句、LOOP语句中的使用称为游标循环，一般这种循环都需要使用OPEN、FETCH和CLOSE语句。下面要介绍的一种循环不需要这些操作，可以简化游标循环的操作，这种循环方式适用于静态游标的循环，不用执行静态游标的四个步骤。

### 语法

FOR AS循环的语法请参见图10-33。

图 10-33 FOR\_AS\_loop::=



### 注意事项

- 不能在该循环语句中对查询的表进行更新操作。
- 变量loop\_name会自动定义且只在此循环中有效，类型和select\_statement的查询结果类型一致。loop\_name的取值就是select\_statement的查询结果。
- 游标的属性中%FOUND、%NOTFOUND、%ROWCOUNT在DWS数据库中都是访问同一个内部变量，事务和匿名块不支持多个游标同时访问。

### 示例

```
BEGIN
FOR ROW_TRANS IN
 SELECT first_name FROM staffs
LOOP
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE (ROW_TRANS.first_name);
END LOOP;
END;
/
```

```
--创建表
CREATE TABLE integerTable1(A INTEGER) DISTRIBUTE BY hash(A);
CREATE TABLE integerTable2(B INTEGER) DISTRIBUTE BY hash(B);
INSERT INTO integerTable2 VALUES(2);

--多游标共享游标属性的标量
DECLARE
 CURSOR C1 IS SELECT A FROM integerTable1;--声明游标
 CURSOR C2 IS SELECT B FROM integerTable2;
 PI_A INTEGER;
 PI_B INTEGER;
BEGIN
 OPEN C1;--打开游标
 OPEN C2;
 FETCH C1 INTO PI_A; ---- C1%FOUND 和 C2%FOUND 值为 FALSE
 FETCH C2 INTO PI_B; ---- C1%FOUND 和 C2%FOUND 的值都为 TRUE
 --判断游标状态
 IF C1%FOUND THEN
 IF C2%FOUND THEN
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Dual cursor share parameter.');
 END IF;
 END IF;
 CLOSE C1;--关闭游标
 CLOSE C2;
END;
/

--删除临时表
DROP TABLE integerTable1;
DROP TABLE integerTable2;
```

## 10.10 DWS 存储过程高级包

### 10.10.1 DBMS\_LOB

#### 接口介绍

高级功能包DBMS\_LOB支持的所有接口请参见[表10-3](#)。

表 10-3 DBMS\_LOB

| 接口名称                                 | 描述                                   |
|--------------------------------------|--------------------------------------|
| <a href="#">DBMS_LOB.GETLENGTH</a>   | 获取并返回指定的LOB类型对象的长度。                  |
| <a href="#">DBMS_LOB.OPEN</a>        | 打开一个LOB返回一个LOB的描述符。                  |
| <a href="#">DBMS_LOB.READ</a>        | 根据指定的长度及起始位置偏移读取LOB内容的一部分到BUFFER缓冲区。 |
| <a href="#">DBMS_LOB.WRITE</a>       | 根据指定长度及起始位置偏移将BUFFER中内容写入到LOB中。      |
| <a href="#">DBMS_LOB.WRITEAPPEND</a> | 根据指定长度将BUFFER中内容写入到LOB的尾部。           |
| <a href="#">DBMS_LOB.COPY</a>        | 根据指定长度及起始位置偏移将BLOB内容写入到另一个BLOB中。     |
| <a href="#">DBMS_LOB.ERASE</a>       | 根据指定长度及起始位置偏移删除BLOB中的内容。             |



| 接口名称                     | 描述                                        |
|--------------------------|-------------------------------------------|
| DBMS_LOB.CLOSE           | 关闭已经打开的LOB描述符。                            |
| DBMS_LOB.INSTR           | 返回一个字符串在LOB中第N次出现的位置。                     |
| DBMS_LOB.COMPARE         | 比较两个LOB或者两个LOB的某一部分。                      |
| DBMS_LOB.SUBSTR          | 用于读取一个LOB的子串，返回读取的字节个数或者字符个数。             |
| DBMS_LOB.TRIM            | 用于截断指定长度的LOB，执行完会将LOB的长度设置为newlen参数指定的长度。 |
| DBMS_LOB.CREATETEMPORARY | 创建一个临时的BLOB或者CLOB。                        |
| DBMS_LOB.APPEND          | 将原LOB的内容拼接到的目的LOB中。                       |

- DBMS\_LOB.GETLENGTH  
存储过程GETLENGTH获取并返回指定的LOB类型对象的长度。  
DBMS\_LOB.GETLENGTH函数原型为：

```
DBMS_LOB.GETLENGTH (
lob_loc IN BLOB)
RETURN INTEGER;

DBMS_LOB.GETLENGTH (
lob_loc IN CLOB)
RETURN INTEGER;
```

表 10-4 DBMS\_LOB.GETLENGTH 接口参数说明

| 参数      | 描述                 |
|---------|--------------------|
| lob_loc | 待获取长度的指定的LOB类型的对象。 |

- DBMS\_LOB.OPEN  
存储过程打开一个LOB，并返回一个LOB描述符，该过程无实际意义，仅用于兼容。  
DBMS\_LOB.OPEN函数原型为：

```
DBMS_LOB.LOB (
lob_loc INOUT BLOB,
open_mode IN BINARY_INTEGER);

DBMS_LOB.LOB (
lob_loc INOUT CLOB,
open_mode IN BINARY_INTEGER);
```

表 10-5 DBMS\_LOB.OPEN 接口参数说明

| 参数      | 描述                   |
|---------|----------------------|
| lob_loc | 被打开的一个BLOB或者CLOB描述符。 |

| 参数                                 | 描述                               |
|------------------------------------|----------------------------------|
| open_mode IN<br>BINARY_INTEG<br>ER | 打开的模式，目前支持DBMS_LOB.LOB_READWRITE |

- DBMS\_LOB.READ

存储过程READ根据指定长度及起始位置偏移读取LOB内容的一部分到BUFFER缓冲区。

DBMS\_LOB.READ函数原型为：

```
DBMS_LOB.READ (
lob_loc IN BLOB,
amount IN INTEGER,
offset IN INTEGER,
buffer OUT RAW);

DBMS_LOB.READ (
lob_loc IN CLOB,
amount IN OUT INTEGER,
offset IN INTEGER,
buffer OUT VARCHAR2);
```

表 10-6 DBMS\_LOB.READ 接口参数说明

| 参数      | 说明                                                                                           |
|---------|----------------------------------------------------------------------------------------------|
| lob_loc | 待读入的指定的LOB类型的对象。                                                                             |
| amount  | 读入长度。<br><b>说明</b><br>如果读入长度为负，会收到错误提示“ERROR: argument 2 is null, invalid, or out of range.” |
| offset  | 指定从LOB内容的哪个位置开始读取的偏移（即相对LOB内容起始位置的字节数）。                                                      |
| buffer  | 读取LOB内容后存放的目标缓冲区。                                                                            |

- DBMS\_LOB.WRITE

存储过程WRITE根据指定长度及起始位置偏移将BUFFER中内容写入到LOB变量中。

DBMS\_LOB.WRITE函数原型为：

```
DBMS_LOB.WRITE (
lob_loc IN OUT BLOB,
amount IN INTEGER,
offset IN INTEGER,
buffer IN RAW);

DBMS_LOB.WRITE (
lob_loc IN OUT CLOB,
amount IN INTEGER,
offset IN INTEGER,
buffer IN VARCHAR2);
```

表 10-7 DBMS\_LOB.WRITE 接口参数说明

| 参数      | 说明                                                                                   |
|---------|--------------------------------------------------------------------------------------|
| lob_loc | 待写入的指定的LOB类型的对象。                                                                     |
| amount  | 写入长度。<br><b>说明</b><br>如果写入长度小于1或写入长度大于待写入的内容长度，则报错。                                  |
| offset  | 指定从LOB内容的哪个位置开始写入的偏移（即相对LOB内容起始位置的字节数）。<br><b>说明</b><br>如果偏移量小于1或偏移量大于LOB类型最大长度，则报错。 |
| buffer  | 待写入的内容。                                                                              |

- DBMS\_LOB.WRITEAPPEND  
存储过程WRITEAPPEND根据指定长度将BUFFER中内容写入到LOB的尾部。  
DBMS\_LOB.WRITEAPPEND函数原型为：

```
DBMS_LOB.WRITEAPPEND (
lob_loc IN OUT BLOB,
amount IN INTEGER,
buffer IN RAW);

DBMS_LOB.WRITEAPPEND (
lob_loc IN OUT CLOB,
amount IN INTEGER,
buffer IN VARCHAR2);
```

表 10-8 DBMS\_LOB.WRITEAPPEND 接口参数说明

| 参数      | 说明                                                  |
|---------|-----------------------------------------------------|
| lob_loc | 待写入的指定的LOB类型的对象。                                    |
| amount  | 写入长度。<br><b>说明</b><br>如果写入长度小于1或写入长度大于待写入的内容长度，则报错。 |
| buffer  | 待写入的内容。                                             |

- DBMS\_LOB.COPY  
存储过程COPY根据指定长度及起始位置偏移将BLOB内容复制到另一个BLOB中。  
DBMS\_LOB.COPY函数原型为：

```
DBMS_LOB.COPY (
dest_lob IN OUT BLOB,
src_lob IN BLOB,
amount IN INTEGER,
dest_offset IN INTEGER DEFAULT 1,
src_offset IN INTEGER DEFAULT 1);
```

表 10-9 DBMS\_LOB.COPY 接口参数说明

| 参数          | 说明                                                                                       |
|-------------|------------------------------------------------------------------------------------------|
| dest_lob    | 待拷入的BLOB类型对象。                                                                            |
| src_lob     | 待拷出的BLOB类型对象。                                                                            |
| amount      | 复制长度。<br><b>说明</b><br>如果拷入长度小于1或拷入长度大于BLOB类型最大长度，则报错。                                    |
| dest_offset | 指定从BLOB内容的哪个位置开始拷入的偏移（即相对BLOB内容起始位置的字节数）。<br><b>说明</b><br>如果偏移量小于1或偏移量大于BLOB类型最大长度，则报错。  |
| src_offset  | 指定从BLOB内容的哪个位置开始拷出的偏移（即相对BLOB内容起始位置的字节数）。<br><b>说明</b><br>如果偏移量小于1或偏移量大于复制来源BLOB的长度，则报错。 |

- DBMS\_LOB.ERASE  
存储过程ERASE根据指定长度及起始位置偏移删除BLOB中的内容。  
DBMS\_LOB.ERASE函数原型为：

```
DBMS_LOB.ERASE (
lob_loc IN OUT BLOB,
amount IN OUT INTEGER,
offset IN INTEGER DEFAULT 1);
```

表 10-10 DBMS\_LOB.ERASE 接口参数说明

| 参数      | 说明                                                                                      |
|---------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| lob_loc | 待删除内容的BLOB类型对象。                                                                         |
| amount  | 待删除的长度。<br><b>说明</b><br>如果删除长度小于1或删除长度大于BLOB类型最大长度，则报错。                                 |
| offset  | 指定从BLOB内容的哪个位置开始删除的偏移（即相对BLOB内容起始位置的字节数）。<br><b>说明</b><br>如果偏移量小于1或偏移量大于BLOB类型最大长度，则报错。 |

- DBMS\_LOB.CLOSE  
存储过程CLOSE根据指定长度及起始位置偏移关闭已经打开的LOB内容。  
DBMS\_LOB.CLOSE函数原型为：

```
DBMS_LOB.CLOSE(
src_lob IN BLOB);

DBMS_LOB.CLOSE (
src_lob IN CLOB);
```

表 10-11 DBMS\_LOB.CLOSE 接口参数说明

| 参数      | 说明           |
|---------|--------------|
| src_loc | 待关闭的LOB类型对象。 |

- DBMS\_LOB.INSTR  
该函数返回在LOB中第N次出现的位置，如果输入的是一些无效值会返回NULL值。offset < 1 or offset > LOBMAXSIZE, nth < 1, nth > LOBMAXSIZE。

DBMS\_LOB.INSTR函数原型为：

```
DBMS_LOB.INSTR (
lob_loc IN BLOB,
pattern IN RAW,
offset IN INTEGER := 1,
nth IN INTEGER := 1)
RETURN INTEGER;

DBMS_LOB.INSTR (
lob_loc IN CLOB,
pattern IN VARCHAR2 ,
offset IN INTEGER := 1,
nth IN INTEGER := 1)
RETURN INTEGER;
```

表 10-12 DBMS\_LOB.INSTR 接口参数说明

| 参数      | 说明                                                 |
|---------|----------------------------------------------------|
| lob_loc | 要查找的LOB描述符。                                        |
| pattern | 要匹配的模式，对于BLOB是由一组RAW类型的数据组成，对于CLOB是由一组text类型的数据组成。 |
| offset  | 对于BLOB是以字节为单位的绝对偏移量，对于CLOB是以字符为单位的偏移量，模式匹配的起始位置是1。 |
| nth     | 模式匹配的次数，最小值为1。                                     |

- DBMS\_LOB.COMPARE  
这个函数比较两个LOB或者两个LOB的一部分。
  - 如果比较的结果相等返回0，否则返回非零的值。
  - 如果第一个CLOB比第二个小，返回-1；如果第一个CLOB比第二个大，返回1。
  - 如果amount，offset\_1，offset\_2这几个参数有无效参数返回NULL，有效的偏移量范围是1~LOBMAXSIZE。

DBMS\_LOB.READ函数原型为：

```
DBMS_LOB.COMPARE (
lob_1 IN BLOB,
lob_2 IN BLOB,
amount IN INTEGER := DBMS_LOB.LOBMAXSIZE,
offset_1 IN INTEGER := 1,
offset_2 IN INTEGER := 1)
RETURN INTEGER;

DBMS_LOB.COMPARE (
lob_1 IN CLOB,
```

```
lob_2 IN CLOB,
amount IN INTEGER := DBMS_LOB.LOBMAXSIZE,
offset_1 IN INTEGER := 1,
offset_2 IN INTEGER := 1)
RETURN INTEGER;
```

表 10-13 DBMS\_LOB.COMPARE 接口参数说明

| 参数       | 说明                                    |
|----------|---------------------------------------|
| lob_1    | 第一个要比较的LOB描述符。                        |
| lob_2    | 第二个要比较的LOB描述符。                        |
| amount   | 要比较的字符数或者字节数，最大值为DBMS_LOB.LOBMAXSIZE。 |
| offset_1 | 第一个LOB描述符的偏移量，初始位置是1。                 |
| offset_2 | 第二个LOB描述符的偏移量，初始位置是1。                 |

- DBMS\_LOB.SUBSTR  
用于读取一个LOB的子串，返回读取的字节个数或者字符个数，当amount > 1或者amount < 32767，offset < 1或者offset > LOBMAXSIZE的时候返回值是NULL。

DBMS\_LOB.SUBSTR函数原型为：

```
DBMS_LOB.SUBSTR (
lob_loc IN BLOB,
amount IN INTEGER := 32767,
offset IN INTEGER := 1)
RETURN RAW;

DBMS_LOB.SUBSTR (
lob_loc IN CLOB,
amount IN INTEGER := 32767,
offset IN INTEGER := 1)
RETURN VARCHAR2;
```

表 10-14 DBMS\_LOB.SUBSTR 接口参数说明

| 参数      | 说明                                                    |
|---------|-------------------------------------------------------|
| lob_loc | 将要读取子串的LOB描述符，对于BLOB类型的返回值是读取的字节个数，对于CLOB类型的返回值是字符个数。 |
| offset  | 要读取的字节数或者字符数量。                                        |
| buffer  | 从开始位置偏移的字符数或者字节数量。                                    |

- DBMS\_LOB.TRIM  
这个存储过程用于截断指定长度的LOB，执行完这个存储过程会将LOB的长度设置为newlen参数指定的长度。如果对一个空的LOB执行截断操作，不会有任何执行结果；如果指定的长度比LOB的长度长，会产生一个异常。

DBMS\_LOB.TRIM函数原型为：

```
DBMS_LOB.TRIM (
lob_loc IN OUT BLOB,
```

```
newlen IN INTEGER);

DBMS_LOB.TRIM (
lob_loc IN OUT CLOB,
newlen IN INTEGER);
```

表 10-15 DBMS\_LOB.TRIM 接口参数说明

| 参数      | 说明                               |
|---------|----------------------------------|
| lob_loc | 待读入的指定BLOB类型的对象。                 |
| newlen  | 截断后LOB的新长度对于BLOB是字节数，对于CLOB是字符数。 |

- DBMS\_LOB.CREATETEMPORARY  
这个存储过程创建一个临时的BLOB或者CLOB，这个存储过程仅用于语法上的兼容，并无实际意义。

DBMS\_LOB.CREATETEMPORARY函数原型为：

```
DBMS_LOB.CREATETEMPORARY (
lob_loc IN OUT BLOB,
cache IN BOOLEAN,
dur IN INTEGER);

DBMS_LOB.CREATETEMPORARY (
lob_loc IN OUT CLOB,
cache IN BOOLEAN,
dur IN INTEGER);
```

表 10-16 DBMS\_LOB.CREATETEMPORARY 接口参数说明

| 参数      | 说明         |
|---------|------------|
| lob_loc | LOB描述符。    |
| cache   | 仅用于语法上的兼容。 |
| dur     | 仅用于语法上的兼容。 |

- DBMS\_LOB.APPEND  
存储过程READ根据指定长度及起始位置偏移读取BLOB内容的一部分到BUFFER缓冲区。

DBMS\_LOB.APPEND函数原型为：

```
DBMS_LOB.APPEND (
dest_lob IN OUT BLOB,
src_lob IN BLOB);

DBMS_LOB.APPEND (
dest_lob IN OUT CLOB,
src_lob IN CLOB);
```

表 10-17 DBMS\_LOB.APPEND 接口参数说明

| 参数       | 说明          |
|----------|-------------|
| dest_lob | 要写入的LOB描述符。 |

| 参数      | 说明         |
|---------|------------|
| src_lob | 读取的LOB描述符。 |

## 示例

```
--获取字符串的长度
SELECT DBMS_LOB.GETLENGTH('12345678');

DECLARE
myraw RAW(100);
amount INTEGER :=2;
buffer INTEGER :=1;
begin
DBMS_LOB.READ('123456789012345',amount,buffer,myraw);
dbms_output.put_line(myraw);
end;
/

CREATE TABLE blob_Table (t1 blob) DISTRIBUTE BY REPLICATION;
CREATE TABLE blob_Table_bak (t2 blob) DISTRIBUTE BY REPLICATION;
INSERT INTO blob_Table VALUES('abcdef');
INSERT INTO blob_Table_bak VALUES('22222');

DECLARE
str varchar2(100) := 'abcdef';
source raw(100);
dest blob;
copyto blob;
amount int;
PSV_SQL varchar2(100);
PSV_SQL1 varchar2(100);
a int :=1;
len int;
BEGIN
source := utl_raw.cast_to_raw(str);
amount := utl_raw.length(source);

PSV_SQL := 'select * from blob_Table for update';
PSV_SQL1 := 'select * from blob_Table_bak for update';

EXECUTE IMMEDIATE PSV_SQL into dest;
EXECUTE IMMEDIATE PSV_SQL1 into copyto;

DBMS_LOB.WRITE(dest, amount, 1, source);
DBMS_LOB.WRITEAPPEND(dest, amount, source);

DBMS_LOB.ERASE(dest, a, 1);
DBMS_OUTPUT.PUT_LINE(a);
DBMS_LOB.COPY(copyto, dest, amount, 10, 1);
DBMS_LOB.CLOSE(dest);
RETURN;
END;
/

--删除表
DROP TABLE blob_Table;
DROP TABLE blob_Table_bak;
```

## 10.10.2 DBMS\_RANDOM

### 接口介绍

高级功能包DBMS\_RANDOM支持的所有接口请参见[表10-18](#)。



表 10-18 DBMS\_RANDOM 接口参数说明

| 接口名称              | 描述                         |
|-------------------|----------------------------|
| DBMS_RANDOM.SEED  | 设置一个随机数的种子。                |
| DBMS_RANDOM.VALUE | 生成一个大小介于指定的low及high之间的随机数。 |

- DBMS\_RANDOM.SEED  
存储过程SEED用于设置一个随机数的种子。DBMS\_RANDOM.SEED函数原型为：  
DBMS\_RANDOM.SEED (seed IN INTEGER);

表 10-19 DBMS\_RANDOM.SEED 接口参数说明

| 参数   | 描述            |
|------|---------------|
| seed | 用于产生一个随机数的种子。 |

- DBMS\_RANDOM.VALUE  
存储过程VALUE生成一个大小介于指定的low及high之间的随机数。  
DBMS\_RANDOM.VALUE函数原型为：  
DBMS\_RANDOM.VALUE(  
low IN NUMBER,  
high IN NUMBER)  
RETURN NUMBER;

表 10-20 DBMS\_RANDOM.VALUE 接口参数说明

| 参数   | 描述                          |
|------|-----------------------------|
| low  | 指定随机数大小的下边界，生成的随机数大于或等于low。 |
| high | 指定随机数大小的上边界，生成的随机数小于high。   |

 **说明**  
实际上，只要求这里的参数类型是NUMERIC即可，对于左右边界的大小并没有要求。

示例

生成0到1之间的随机数：

```
SELECT DBMS_RANDOM.VALUE(0,1);
```

生成0到100之间的随机整数。随机整数大于等于low的指定值，小于high指定值。

```
SELECT TRUNC(DBMS_RANDOM.VALUE(0,100));
```

### 10.10.3 DBMS\_OUTPUT

#### 接口介绍

高级功能包DBMS\_OUTPUT支持的所有接口请参见[表10-21](#)。

表 10-21 DBMS\_OUTPUT

| 接口名称                                 | 描述                                                                      |
|--------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------|
| <a href="#">DBMS_OUTPUT.PUT_LINE</a> | 输出指定的文本，文本长度不能超过32767字节。                                                |
| <a href="#">DBMS_OUTPUT.PUT</a>      | 将指定的文本输出到指定文本的前面，不添加换行符，文本长度不能超过32767字节。                                |
| <a href="#">DBMS_OUTPUT.ENABLE</a>   | 设置输出缓冲区的大小。若不指定，缓冲区最大只能容纳20000字节，缓冲区最小可设置为2000字节，若设置小于2000字节将按2000字节处理。 |

- DBMS\_OUTPUT.PUT\_LINE

存储过程PUT\_LINE向消息缓冲区写入一行带有行结束符的文本。  
DBMS\_OUTPUT.PUT\_LINE函数原型为：

```
DBMS_OUTPUT.PUT_LINE (
item IN VARCHAR2);
```

表 10-22 DBMS\_OUTPUT.PUT\_LINE 接口参数说明

| 参数   | 描述          |
|------|-------------|
| item | 写入消息缓冲区的文本。 |

- DBMS\_OUTPUT.PUT

存储过程PUT将指定的文本输出到指定文本的前面，不添加换行符。  
DBMS\_OUTPUT.PUT函数原型为：

```
DBMS_OUTPUT.PUT (
item IN VARCHAR2);
```

表 10-23 DBMS\_OUTPUT.PUT 接口参数说明

| 参数   | 描述          |
|------|-------------|
| item | 写入指定文本前的文本。 |

- DBMS\_OUTPUT.ENABLE

存储过程ENABLE设置输出缓冲区的大小，如果不指定的话缓冲区最大只能容纳20000字节。DBMS\_OUTPUT.ENABLE函数原型为：

```
DBMS_OUTPUT.ENABLE (
buf IN INTEGER);
```

表 10-24 DBMS\_OUTPUT.ENABLE 接口参数说明

| 参数  | 描述          |
|-----|-------------|
| buf | 设置输出缓冲区的大小。 |

示例

```
BEGIN
 DBMS_OUTPUT.ENABLE(50);
 DBMS_OUTPUT.PUT ('hello, ');
 DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('database!');--输出hello, database!
END;
/
```

10.10.4 UTL\_RAW

接口介绍

高级功能包UTL\_RAW支持的所有接口请参见表10-25。

表 10-25 UTL\_RAW

| 接口名称                             | 描述                                |
|----------------------------------|-----------------------------------|
| UTL_RAW.CAST_FROM_BINARY_INTEGER | 将INTEGER类型值转换为二进制表示形式（即RAW类型）。    |
| UTL_RAW.CAST_TO_BINARY_INTEGER   | 将二进制表示形式的整型值（即RAW类型）转换为INTEGER类型。 |
| UTL_RAW.LENGTH                   | 获取RAW类型对象的长度。                     |
| UTL_RAW.CAST_TO_RAW              | 将VARCHAR2类型值转化为二进制表示形式（即RAW类型）。   |

须知

RAW类型的外部表现形式是十六进制，内部存储形式是二进制。例如一个RAW类型的数据11001011的表现形式为‘CB’，即在实际的类型转换中输入的是‘CB’。

- UTL\_RAW.CAST\_FROM\_BINARY\_INTEGER  
存储过程CAST\_FROM\_BINARY\_INTEGER将INTEGER类型值转换为二进制表示形式（即RAW类型）。  
UTL\_RAW.CAST\_FROM\_BINARY\_INTEGER函数原型为：

```
UTL_RAW.CAST_FROM_BINARY_INTEGER (
n IN INTEGER,
endianess IN INTEGER)
RETURN RAW;
```

表 10-26 UTL\_RAW.CAST\_FROM\_BINARY\_INTEGER 接口参数说明

| 参数        | 描述                                            |
|-----------|-----------------------------------------------|
| n         | 待转成RAW类型的整型数值。                                |
| endianess | 表示字节序的整型值1或2（1代表BIG_ENDIAN，2代表LITTLE-ENDIAN）。 |

- UTL\_RAW.CAST\_TO\_BINARY\_INTEGER  
存储过程CAST\_TO\_BINARY\_INTEGER将二进制表示形式的整型值（即RAW类型）转换为INTEGER类型。

UTL\_RAW.CAST\_TO\_BINARY\_INTEGER函数原型为：

```
UTL_RAW.CAST_TO_BINARY_INTEGER (
r IN RAW,
endianess IN INTEGER)
RETURN BINARY_INTEGER;
```

表 10-27 UTL\_RAW.CAST\_TO\_BINARY\_INTEGER 接口参数说明

| 参数        | 描述                                            |
|-----------|-----------------------------------------------|
| r         | 二进制表示形式的整型值（即RAW类型）。                          |
| endianess | 表示字节序的整型值1或2（1代表BIG_ENDIAN，2代表LITTLE-ENDIAN）。 |

- UTL\_RAW.LENGTH  
存储过程LENGTH返回RAW类型对象的长度。

UTL\_RAW.LENGTH函数原型为：

```
UTL_RAW.LENGTH(
r IN RAW)
RETURN INTEGER;
```

表 10-28 UTL\_RAW.LENGTH 接口参数说明

| 参数 | 描述      |
|----|---------|
| r  | RAW类型对象 |

- UTL\_RAW.CAST\_TO\_RAW  
存储过程CAST\_TO\_RAW将VARCHAR2类型的对象转换成RAW类型。

UTL\_RAW.CAST\_TO\_RAW函数原型为：

```
UTL_RAW.CAST_TO_RAW(
c IN VARCHAR2)
RETURN RAW;
```

表 10-29 UTL\_RAW.CAST\_TO\_RAW 接口参数说明

| 参数 | 描述               |
|----|------------------|
| c  | 待转换的VARCHAR2类型对象 |

示例

在存储过程中操作RAW数据：

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_raw
AS
str varchar2(100) := 'abcdef';
source raw(100);
amount integer;
BEGIN
source := utl_raw.cast_to_raw(str);--类型转换
amount := utl_raw.length(source);--获取长度
dbms_output.put_line(amount);
END;
/
```

调用存储过程：

```
CALL proc_raw();
```

10.10.5 DBMS\_JOB

接口介绍

高级功能包DBMS\_JOB支持的所有接口请参见[表10-30](#)。

表 10-30 DBMS\_JOB

| 接口名称                                 | 描述                             |
|--------------------------------------|--------------------------------|
| <a href="#">DBMS_JOB.SUBMIT</a>      | 提交一个定时任务。作业号由系统自动生成。           |
| <a href="#">DBMS_JOB.SUBMIT_NODE</a> | 提交一个定时任务。执行节点由用户指定，作业号由系统自动生成。 |
| <a href="#">DBMS_JOB.ISUBMIT</a>     | 提交一个定时任务。作业号由用户指定。             |
| <a href="#">DBMS_JOB.REMOVE</a>      | 通过作业号来删除定时任务。                  |
| <a href="#">DBMS_JOB.BROKEN</a>      | 禁用或者启用定时任务。                    |
| <a href="#">DBMS_JOB.CHANGE</a>      | 修改定时任务的属性，包括任务内容、下次执行时间、执行间隔。  |
| <a href="#">DBMS_JOB.WHAT</a>        | 修改定时任务的任务内容属性。                 |
| <a href="#">DBMS_JOB.NEXT_DATE</a>   | 修改定时任务的下次执行时间属性。               |

| 接口名称                  | 描述             |
|-----------------------|----------------|
| DBMS_JOB.INTERVAL     | 修改定时任务的执行间隔属性。 |
| DBMS_JOB.CHANGE_OWNER | 修改定时任务的属主。     |
| DBMS_JOB.CHANGE_NODE  | 修改定时任务的执行节点。   |

- DBMS\_JOB.SUBMIT  
存储过程SUBMIT提交一个系统提供的定时任务。  
DBMS\_JOB.SUBMIT函数原型为：

```
DBMS_JOB.SUBMIT(
 what IN TEXT,
 next_date IN TIMESTAMP DEFAULT sysdate,
 job_interval IN TEXT DEFAULT 'null',
 job OUT INTEGER);
```

 说明

当创建一个定时任务（DBMS\_JOB）时，系统默认将当前数据库和用户名与当前创建的定时任务（DBMS\_JOB）绑定起来。该接口函数可以通过call或select调用，如果通过select调用，可以不填写出参。如果在存储过程中则需要用通过perform调用该接口函数。

表 10-31 DBMS\_JOB.SUBMIT 接口参数说明

| 参数        | 类型        | 入参/出参 | 是否可以为空 | 描述                                                                                                                            |
|-----------|-----------|-------|--------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| what      | text      | IN    | 否      | 要执行的SQL语句。支持一个或多个‘DML’，‘匿名块’，‘调用存储过程的语句’或3种混合的场景。                                                                             |
| next_date | timestamp | IN    | 否      | 下次作业运行时间。默认值为当前系统时间（sysdate）。如果是过去时间，在提交作业时表示立即执行。                                                                            |
| interval  | text      | IN    | 是      | 用来计算下次作业运行时间的时间表达式，可以是interval表达式，也可以是sysdate加上一个numeric值（例如：sysdate+1.0/24）。如果为空值或字符串"null"表示只执行一次，执行后JOB状态STATUS变成'd' 不再执行。 |
| job       | integer   | OUT   | 否      | 作业号。范围为1～32767。当使用select调用dbms.submit时，该参数可以省略。                                                                               |

示例：

```
select DBMS_JOB.SUBMIT('call pro_xxx();', to_date('20180101','yyyymmdd'),'sysdate+1');

select DBMS_JOB.SUBMIT('call pro_xxx();', to_date('20180101','yyyymmdd'),'sysdate+1.0/24');

CALL DBMS_JOB.SUBMIT('INSERT INTO T_JOB VALUES(1); call pro_1(); call pro_2();',
add_months(to_date('201701','yyyymm'),1), 'date_trunc("day",SYSDATE) + 1 +(8*60+30.0)/
(24*60)',:jobid);
```

- **DBMS\_JOB.SUBMIT\_NODE**  
存储过程SUBMIT提交一个系统提供的定时任务。执行节点由用户指定。该接口仅8.3.0及以上集群版本支持。

DBMS\_JOB.SUBMIT\_NODE函数原型为：

```
DBMS_JOB.SUBMIT_NODE(
what IN TEXT,
next_date IN TIMESTAMP DEFAULT sysdate,
job_interval IN TEXT DEFAULT 'null',
job_node IN TEXT DEFAULT NULL,
job OUT INTEGER);
```

表 10-32 DBMS\_JOB.SUBMIT\_NODE 接口参数说明

| 参数        | 类型        | 入参/出参 | 是否可以为空 | 描述                                                                                                                             |
|-----------|-----------|-------|--------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| what      | text      | IN    | 否      | 要执行的SQL语句。支持一个或多个DML、匿名块、调用存储过程的语句或3种混合的场景。                                                                                    |
| next_date | timestamp | IN    | 否      | 下次作业运行时间。默认值为当前系统时间（sysdate）。如果是过去时间，在提交作业时表示立即执行。                                                                             |
| interval  | text      | IN    | 是      | 用来计算下次作业运行时间的时间表达式，可以是interval表达式，也可以是sysdate加上一个numeric值（例如：sysdate+1.0/24）。如果为空值或字符串"null"则表示只执行一次，执行后JOB状态STATUS变成'd'则不再执行。 |
| node      | text      | IN    | 是      | 作业执行节点名称。                                                                                                                      |
| job       | integer   | OUT   | 否      | 作业号。范围为1～32767。当使用select调用dbms.submit时，该参数可以省略。                                                                                |

示例：

```
select DBMS_JOB.SUBMIT_NODE('call pro_xxx();', to_date('20180101','yyyymmdd'),'sysdate+1','coordinator1');

select DBMS_JOB.SUBMIT_NODE('call pro_xxx();', to_date('20180101','yyyymmdd'),'sysdate+1.0/24');

CALL DBMS_JOB.SUBMIT('INSERT INTO T_JOB VALUES(1); call pro_1(); call pro_2();',
add_months(to_date('201701','yyyymm'),1), 'date_trunc("day",SYSDATE) + 1 +(8*60+30.0)/(24*60)',
'coordinator1',:jobid);
```

- **DBMS\_JOB.ISUBMIT**

ISUBMIT与SUBMIT语法功能相同，但其第一个参数是入参，即指定的作业号，SUBMIT最后一个参数是出参，表示系统自动生成的作业号。

示例：

```
CALL dbms_job.isubmit(101, 'insert_msg_statistic1;', sysdate, 'sysdate+3.0/24');
```

须知

DWS的pgstats持久化功能将内存中的统计信息写入pg\_stat\_object系统表，如果新安装的9.1.0.100及以上集群版本，会占用1为job\_id。如果为低版本升级到9.1.0.100及以上集群版本，并且之前pg\_job中有任务，那么会找到一个未被占用的job\_id作为持久化任务的ID。所以在使用dbms\_job.isubmit接口时需注意，不能和已经存在的pgstats持久化任务的id重复，否则会导致任务注册失败。

- DBMS\_JOB.REMOVE  
存储过程REMOVE删除指定的定时任务。  
DBMS\_JOB.REMOVE函数原型为：

```
REMOVE(job IN INTEGER);
```

表 10-33 DBMS\_JOB.REMOVE 接口参数说明

| 参数  | 类型      | 入参/出参 | 是否可以<br>为空 | 描述      |
|-----|---------|-------|------------|---------|
| job | integer | IN    | 否          | 指定的作业号。 |

示例：

```
CALL dbms_job.remove(101);
```

- DBMS\_JOB.BROKEN  
存储过程BROKEN禁用或者启用定时任务。  
DBMS\_JOB.BROKEN函数原型为：

```
DBMS_JOB.BROKEN(
job IN INTEGER,
broken IN BOOLEAN,
next_date IN TIMESTAMP DEFAULT sysdate);
```

表 10-34 DBMS\_JOB.BROKEN 接口参数说明

| 参数  | 类型      | 入参/<br>出参 | 是否<br>可以<br>为空 | 描述      |
|-----|---------|-----------|----------------|---------|
| job | integer | IN        | 否              | 指定的作业号。 |



| 参数        | 类型        | 入参/<br>出参 | 是否<br>可以为空 | 描述                                                                                                                                                         |
|-----------|-----------|-----------|------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| broken    | boolean   | IN        | 否          | 状态标志位，true代表禁用，false代表启用。具体true或false值更新当前job；如果为空值，则不改变原有job的状态。                                                                                          |
| next_date | timestamp | IN        | 是          | 下次运行时间，默认为当前系统时间。如果参数broken状态为true，则更新该参数为'4000-1-1'；如果参数broken状态为false，且如果参数next_date不为空值，则更新指定job的next_date值，如果next_date为空值，则不更新next_date值。该参数可以省略，为默认值。 |

示例：

```
CALL dbms_job.broken(101,true);
CALL dbms_job.broken(101,false,sysdate);
```

- DBMS\_JOB.CHANGE  
存储过程CHANGE修改定时任务的属性，包括任务内容、下次执行时间、执行间隔。

DBMS\_JOB.CHANGE函数原型为：

```
DBMS_JOB.CHANGE(
job IN INTEGER,
what IN TEXT,
next_date IN TIMESTAMP,
interval IN TEXT);
```

表 10-35 DBMS\_JOB.CHANGE 接口参数说明

| 参数        | 类型        | 入参/<br>出参 | 是否<br>可以为空 | 描述                                                         |
|-----------|-----------|-----------|------------|------------------------------------------------------------|
| job       | integer   | IN        | 否          | 指定的作业号。                                                    |
| what      | text      | IN        | 是          | 执行的存储过程名或者sql语句块。如果该参数为空值，则不更新指定job的what值，否则更新指定job的what值。 |
| next_date | timestamp | IN        | 是          | 下次运行时间。如果该参数为空值，则不更新指定job的next_date值，否则更新指定job的next_date值。 |

| 参数       | 类型   | 入参/出参 | 是否可以<br>为空 | 描述                                                                                                                                                          |
|----------|------|-------|------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| interval | text | IN    | 是          | 用来计算下次作业运行时间的时间表达式。如果该参数为空值，则不更新指定job的interval值；如果该参数不为空值，会校验interval是否为有效的时间类型或interval类型，则更新指定job的interval值。如果为字符串"null"表示只执行一次，执行后JOB状态STATUS变成'd' 不再执行。 |

示例：

```
CALL dbms_job.change(101, 'call userproc();', sysdate, 'sysdate + 1.0/1440');
CALL dbms_job.change(101, 'insert into tbl_a values(sysdate);', sysdate, 'sysdate + 1.0/1440');
```

- DBMS\_JOB.WHAT  
存储过程WHAT修改定时任务的任务内容属性。

DBMS\_JOB.WHAT函数原型为：

```
DBMS_JOB.WHAT(
job IN INTEGER,
what IN TEXT);
```

表 10-36 DBMS\_JOB.WHAT 接口参数说明

| 参数   | 类型      | 入参/出参 | 是否可以<br>为空 | 描述                 |
|------|---------|-------|------------|--------------------|
| job  | integer | IN    | 否          | 指定的作业号。            |
| what | text    | IN    | 否          | 执行的存储过程调用或者sql语句块。 |

 说明

- 当what参数是一个或多个可以执行成功的sql语句/程序块/调用存储过程时，该接口函数才能被执行成功，否则会执行失败。
- 若what参数为一个简单的insert、update等语句，需要在表前加模式名。

示例：

```
CALL dbms_job.what(101, 'call userproc();');
CALL dbms_job.what(101, 'insert into tbl_a values(sysdate);');
```

- DBMS\_JOB.NEXT\_DATE  
存储过程NEXT\_DATE修改定时任务的下次执行时间属性。

DBMS\_JOB.NEXT\_DATE函数原型为：

```
DBMS_JOB.NEXT_DATE(
job IN INTEGER,
next_date IN TIMESTAMP);
```

表 10-37 DBMS\_JOB.NEXT\_DATE 接口参数说明

| 参数        | 类型        | 入参/出参 | 是否可以空 | 描述      |
|-----------|-----------|-------|-------|---------|
| job       | integer   | IN    | 否     | 指定的作业号。 |
| next_date | timestamp | IN    | 否     | 下次运行时间。 |

说明

如果输入的next\_date的值小于当前日期值，该job会立即执行一次。

示例：

```
CALL dbms_job.next_date(101,sysdate);
```

- DBMS\_JOB.INTERVAL  
存储过程INTERVAL修改定时任务的执行间隔属性。  
DBMS\_JOB.INTERVAL函数原型为：

```
DBMS_JOB.INTERVAL(
 job IN INTEGER,
 interval IN TEXT);
```

表 10-38 DBMS\_JOB.INTERVAL 接口参数说明

| 参数       | 类型      | 入参/出参 | 是否可以空 | 描述                                                                                                |
|----------|---------|-------|-------|---------------------------------------------------------------------------------------------------|
| job      | integer | IN    | 否     | 指定的作业号。                                                                                           |
| interval | text    | IN    | 是     | 用来计算下次作业运行时间的时间表达式。如果为空值或字符串"null"表示只执行一次，执行后JOB状态STATUS变成'd' 不再执行。interval是否为有效的时间类型或interval类型。 |

示例：

```
CALL dbms_job.interval(101, 'sysdate + 1.0/1440');
```

说明

对于指定job正在运行状态（即job\_status为'r'）时，不允许通过remove、change、next\_date、what、interval等接口删除或修改job的参数信息。

- DBMS\_JOB.CHANGE\_OWNER  
存储过程CHANGE\_OWNER修改定时任务的属主。  
DBMS\_JOB.CHANGE\_OWNER函数原型为：

```
DBMS_JOB.CHANGE_OWNER(
 job IN INTEGER,
 new_owner IN NAME);
```

表 10-39 DBMS\_JOB.CHANGE\_OWNER 接口参数说明

| 参数        | 类型      | 入参/出参 | 是否可以<br>为空 | 描述      |
|-----------|---------|-------|------------|---------|
| job       | integer | IN    | 否          | 指定的作业号。 |
| new_owner | name    | IN    | 否          | 新的用户名。  |

示例：

```
CALL dbms_job.change_owner(101, 'alice');
```

- DBMS\_JOB.CHANGE\_NODE  
存储过程CHANGE\_NODE修改定时任务的执行节点。该接口仅8.3.0及以上集群版本支持。

DBMS\_JOB.CHANGE\_NODE函数原型为：

```
DBMS_JOB.CHANGE_NODE(
job IN INTEGER,
new_node IN text);
```

表 10-40 DBMS\_JOB.CHANGE\_OWNER 接口参数说明

| 参数       | 类型      | 入参/出参 | 是否可以<br>为空 | 描述      |
|----------|---------|-------|------------|---------|
| job      | integer | IN    | 否          | 指定的作业号。 |
| new_node | text    | IN    | 否          | 新的执行节点。 |

示例：

```
CALL dbms_job.change_node(101, 'coordinator2');
```

约束说明

1. 创建一个新job后，该job从属于当前coordinator（即：该job仅在当前coordinator上调度和执行），其他coordinator不会调度和执行该job。所有coordinator都可以查看、修改、删除其他CN创建的job。
2. job只能通过dbms\_job高级包提供的接口进行创建、更新、删除操作，因为高级包的接口中会考虑所有CN间job信息的同步和pg\_jobs表主键的关联操作，如果通过DML语句对pg\_jobs表进行增删改，会导致job信息在CN间不一致和系统表无法关联变更的混乱问题，会严重影响job内部的管理。
3. 由于用户创建的每个任务和CN绑定，若不开启CN故障自动迁移功能，当任务运行过程中，该CN故障，则该任务的状态无法实时刷新。如果在任务未执行时CN故障，则该CN上的任务都得不到正常的调度和执行。建议开启CN故障自动迁移功能，故障CN上的作业会迁移至其他CN继续调度。
4. job在定时执行过程中，需要在当前job所属的CN上实时更新该job的运行状态、最近执行开始时间、最近执行结束时间、下次开始时间、失败次数（如果job执行失败）等相关参数信息到pg\_jobs系统表中，并同步到其他CN，保证job信息的一致

性。如果其他CN存在节点故障，那么job所属CN会同步超时重发的处理，导致job执行时间变长，但CN间同步超时失败后，原CN上pg\_jobs表中job的相关信息仍然能正常更新，且job能正常执行成功。当故障CN恢复正常后，可能出现该CN上pg\_jobs表中当前job的执行时间、运行状态等参数与原CN上不一致的情况，需要原CN上再次执行该job后才能保证job信息的同步。

5. 对于并发同时有多个job到达执行时间的场景，由于会为每个job创建一个线程来执行job，由于系统内部启动每个线程的时间会有延迟，因此会导致同时并发执行的job的开始时间有延迟，每个job的延迟时间在0.1ms左右。
6. job中待执行SQL语句有长度限制，最长为8K。

10.10.6 DBMS\_SQL

接口介绍

高级功能包DBMS\_SQL支持的接口请参见表1 DBMS\_SQL。

表 10-41 DBMS\_SQL

| 接口名称                           | 描述                        |
|--------------------------------|---------------------------|
| DBMS_SQL.OPEN_CURSOR           | 打开一个游标。                   |
| DBMS_SQL.CLOSE_CURSOR          | 关闭一个已打开的游标。               |
| DBMS_SQL.PARSE                 | 向游标传递一组SQL语句，目前只支持SELECT。 |
| DBMS_SQL.EXECUTE               | 在游标上执行一组动态定义操作。           |
| DBMS_SQL.FETCH_ROWS            | 读取游标一行数据。                 |
| DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN         | 动态定义一个列。                  |
| DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_CHAR    | 动态定义一个char类型的列。           |
| DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_INT     | 动态定义一个int类型的列。            |
| DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_LONG    | 动态定义一个long类型的列。           |
| DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_RAW     | 动态定义一个raw类型的列。            |
| DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_TEXT    | 动态定义一个text类型的列。           |
| DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_UNKNOWN | 动态定义一个未知列（类型不识别时入此接口）。    |
| DBMS_SQL.COLUMN_VALUE          | 读取一个已动态定义的列值。             |
| DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_CHAR     | 读取一个已动态定义的列值（指定char类型）。   |
| DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_INT      | 读取一个已动态定义的列值（指定int类型）。    |
| DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_LONG     | 读取一个已动态定义的列值（指定long类型）。   |

| 接口名称                          | 描述                        |
|-------------------------------|---------------------------|
| DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_RAW     | 读取一个已动态定义的列值（指定 raw 类型）。  |
| DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_TEXT    | 读取一个已动态定义的列值（指定 text 类型）。 |
| DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_UNKNOWN | 读取一个已动态定义的列值（类型不识别时入此接口）。 |
| DBMS_SQL.IS_OPEN              | 检查游标是否已打开。                |

说明

- 建议使用dbms\_sql.define\_column及dbms\_sql.column\_value定义参数列。
- 当结果集大于work\_mem设定值时会触发结果集临时下盘，但最大阈值不超过512MB。
- DBMS\_SQL.OPEN\_CURSOR  
该函数用来打开一个游标，是后续dbms\_sql各项操作的前提。该函数不传入任何参数，内部自动递增生成游标ID，并作为返回值返回给integer定义的变量。

DBMS\_SQL.OPEN\_CURSOR函数原型为：

```
DBMS_SQL.OPEN_CURSOR (
)
RETURN INTEGER;
```

- DBMS\_SQL.CLOSE\_CURSOR  
该函数用来关闭一个游标，是dbms\_sql各项操作的结束。如果在存储过程结束时没有调用该函数，则该游标占用的内存仍然会保存，因此关闭游标非常重要。由于异常情况的发生会中途退出存储过程，导致游标未能关闭，因此建议存储过程中有异常处理，将该接口包含在内。

DBMS\_SQL.CLOSE\_CURSOR函数原型为：

```
DBMS_SQL.CLOSE_CURSOR (
cursorid IN INTEGER
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-42 DBMS\_SQL.CLOSE\_CURSOR 接口说明

| 参数名称     | 描述         |
|----------|------------|
| cursorid | 打算关闭的游标ID号 |

- DBMS\_SQL.PARSE  
该函数用来解析给定游标的查询语句，被传入的查询语句会立即执行。目前仅支持SELECT查询语句的解析，且语句参数仅可通过text类型传递，长度不大于1G。

DBMS\_SQL.PARSE函数的原型为：

```
DBMS_SQL.PARSE (
cursorid IN INTEGER,
query_string IN TEXT,
label IN INTEGER
)
RETURN BOOLEAN;
```

表 10-43 DBMS\_SQL.PARSE 接口说明

| 参数名称          | 描述            |
|---------------|---------------|
| cursorid      | 执行查询语句解析的游标ID |
| query_string  | 执行的查询语句       |
| language_flag | 版本语言号，目前只支持1  |

- DBMS\_SQL.EXECUTE

该函数用来执行一个给定的游标。该函数接收一个游标ID，运行后获得的数据用于后续操作。目前仅支持SELECT查询语句的执行。

DBMS\_SQL.EXECUTE函数的原型为：

```
DBMS_SQL.EXECUTE(
 cursorid IN INTEGER,
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-44 DBMS\_SQL.EXECUTE 接口说明

| 参数名称     | 描述            |
|----------|---------------|
| cursorid | 执行查询语句解析的游标ID |

- DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS

该函数返回符合查询条件的数据行数，每一次运行该接口都会获取到新的行数的集合，直到数据读取完毕获取不到新行为止。

DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS函数的原型为：

```
DBMS_SQL.FETCH_ROWS(
 cursorid IN INTEGER,
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-45 DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS 接口说明

| 参数名称      | 描述      |
|-----------|---------|
| curosorid | 执行的游标ID |

- DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN

该函数用来定义从给定游标返回的列，该接口只能应用于SELECT定义的游标中。定义的列通过查询列表的相对位置来标识，传入变量的数据类型决定了该列被定义的类型。

DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN函数的原型为：

```
DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 column_ref IN ANYELEMENT,
 column_size IN INTEGER default 1024
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-46 DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN 接口说明

| 参数名称        | 描述                          |
|-------------|-----------------------------|
| cursorid    | 执行的游标ID                     |
| position    | 动态定义列在查询中的位置                |
| column_ref  | 任意类型的变量，可根据变量类型选择适当的接口动态定义列 |
| column_size | 定义的列的长度                     |

- DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_CHAR  
该函数用来定义从给定游标返回的CHAR类型的列，该接口只能应用于SELECT定义的游标中。定义的列通过查询列表的相对位置来标识，传入变量的数据类型决定了该列被定义的类型。

DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_CHAR函数的原型为：

```
DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_CHAR(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 column IN TEXT,
 column_size IN INTEGER
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-47 DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_CHAR 接口说明

| 参数名称        | 描述            |
|-------------|---------------|
| cursorid    | 执行的游标ID       |
| position    | 动态定义列在查询中的位置  |
| column      | 需要定义的某类型的参数变量 |
| column_size | 动态定义列长度       |

- DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_INT  
该函数用来定义从给定游标返回的INT类型的列，该接口只能应用于SELECT定义的游标中。定义的列通过查询列表的相对位置来标识，传入变量的数据类型决定了该列被定义的类型。

DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_INT函数的原型为：

```
DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_INT(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-48 DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_INT 接口说明

| 参数名称     | 描述           |
|----------|--------------|
| cursorid | 执行的游标ID      |
| position | 动态定义列在查询中的位置 |



- DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_LONG

该函数用来定义从给定游标返回的长列类型（非数据类型long）的列，该接口只能应用于SELECT定义的游标中。定义的列通过查询列表的相对位置来标识，传入变量的数据类型决定了该列被定义的类型。长列的大小限制为1G。

DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_LONG函数的原型为：

```
DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_LONG(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-49 DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_LONG 接口说明

| 参数名称     | 描述           |
|----------|--------------|
| cursorid | 执行的游标ID      |
| position | 动态定义列在查询中的位置 |

- DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_RAW

该函数用来定义从给定游标返回的RAW类型的列，该接口只能应用于SELECT定义的游标中。定义的列通过查询列表的相对位置来标识，传入变量的数据类型决定了该列被定义的类型。

DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_RAW函数的原型为：

```
DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_RAW(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 column IN BYTEA,
 column_size IN INTEGER
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-50 DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_RAW 接口说明

| 参数名称        | 描述           |
|-------------|--------------|
| cursorid    | 执行的游标ID      |
| position    | 动态定义列在查询中的位置 |
| column      | RAW类型的参数变量   |
| column_size | 列的长度         |

- DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_TEXT

该函数用来定义从给定游标返回的TEXT类型的列，该接口只能应用于SELECT定义的游标中。定义的列通过查询列表的相对位置来标识，传入变量的数据类型决定了该列被定义的类型。

DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_TEXT函数的原型为：

```
DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_CHAR(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 max_size IN INTEGER
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-51 DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_TEXT 接口说明

| 参数名称     | 描述             |
|----------|----------------|
| cursorid | 执行的游标ID        |
| position | 动态定义列在查询中的位置   |
| max_size | 定义的TEXT类型的最大长度 |

- DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_UNKNOWN  
该函数用来处理从给定游标返回的未知数据类型的列，该接口仅用于类型不识别时的报错退出。

DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_UNKNOWN函数的原型为：

```
DBMS_SQL.DEFINE_COLUMN_CHAR(
cursorid IN INTEGER,
position IN INTEGER,
column IN TEXT
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-52 DBMS\_SQL.DEFINE\_COLUMN\_UNKNOWN 接口说明

| 参数名称     | 描述           |
|----------|--------------|
| cursorid | 执行的游标ID      |
| position | 动态定义列在查询中的位置 |
| column   | 动态定义的参数      |

- DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE  
该函数用来返回给定游标给定位置的游标元素值，该接口访问的是 DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS 获取的数据。

DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE函数的原型为：

```
DBMS_SQL.COLUMN_VALUE(
cursorid IN INTEGER,
position IN INTEGER,
column_value INOUT ANYELEMENT
)
RETURN ANYELEMENT;
```

表 10-53 DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE 接口说明

| 参数名称         | 描述           |
|--------------|--------------|
| cursorid     | 执行的游标ID      |
| position     | 动态定义列在查询中的位置 |
| column_value | 定义的列的返回值     |

- DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_CHAR  
该函数用来返回给定游标给定位置的游标CHAR类型的值，该接口访问的是 DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS 获取的数据。

DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_CHAR函数的原型为：

```
DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_CHAR(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 column_value INOUT CHARACTER,
 err_num INOUT NUMERIC default 0,
 actual_length INOUT INTEGER default 1024
)
RETURN RECORD;
```

表 10-54 DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_CHAR 接口说明

| 参数名称          | 描述                              |
|---------------|---------------------------------|
| cursorid      | 执行的游标ID                         |
| position      | 动态定义列在查询中的位置                    |
| column_value  | 返回值                             |
| err_num       | 错误号。传出参数，须传入变量做参数。目前未实现，固定传出-1。 |
| actual_length | 返回值的实际长度                        |

- DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_INT  
该函数用来返回给定游标给定位置的游标INT类型的值，该接口访问的是DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS获取的数据。DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_INT函数的原型为：

```
DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_INT(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER
)
RETURN INTEGER;
```

表 10-55 DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_INT 接口说明

| 参数名称     | 描述           |
|----------|--------------|
| cursorid | 执行的游标ID      |
| position | 动态定义列在查询中的位置 |

- DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_LONG  
该函数用来返回给定游标给定位置的游标长列（非long/bigint整型）类型的值，该接口访问的是DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS获取的数据。

DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_LONG函数的原型为：

```
DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_LONG(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 length IN INTEGER,
 off_set IN INTEGER,
 column_value INOUT TEXT,
 actual_length INOUT INTEGER default 1024
)
RETURN RECORD;
```

表 10-56 DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_LONG 接口说明

| 参数名称          | 描述           |
|---------------|--------------|
| cursorid      | 执行的游标ID      |
| position      | 动态定义列在查询中的位置 |
| length        | 返回值的长度       |
| off_set       | 返回值的起始位置     |
| column_value  | 返回值          |
| actual_length | 实际返回值的长度     |

- DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_RAW  
该函数用来返回给定游标给定位置的游标RAW类型的值，该接口访问的是 DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS获取的数据。

DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_RAW函数的原型为：

```
DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_RAW(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 column_value INOUT BYTEA,
 err_num INOUT NUMERIC default 0,
 actual_length INOUT INTEGER default 1024
)
RETURN RECORD;
```

表 10-57 DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_RAW 接口说明

| 参数名称          | 描述                              |
|---------------|---------------------------------|
| cursorid      | 执行的游标ID                         |
| position      | 动态定义列在查询中的位置                    |
| column_value  | 返回的列值                           |
| err_num       | 错误号。传出参数，须传入变量做参数。目前未实现，固定传出-1。 |
| actual_length | 返回值的实际长度，不能长于此值，否则截断            |

- DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_TEXT  
该函数用来返回给定游标给定位置的游标TEXT类型的值，该接口访问的是 DBMS\_SQL.FETCH\_ROWS获取的数据。

DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_TEXT函数的原型为：

```
DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_TEXT(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER
)
RETURN TEXT;
```

表 10-58 DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_TEXT 接口说明

| 参数名称     | 描述           |
|----------|--------------|
| cursorid | 执行的游标ID      |
| position | 动态定义列在查询中的位置 |

- DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_UNKNOWN  
该函数用来返回给定游标给定位置的游标未知类型的值，该接口为类型不支持时的报错处理接口。

DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_UNKNOWN函数的原型为：

```
DBMS_SQL.COLUMN_VALUE_UNKNOWN(
 cursorid IN INTEGER,
 position IN INTEGER,
 COLUMN_TYPE IN TEXT
)
RETURN TEXT;
```

表 10-59 DBMS\_SQL.COLUMN\_VALUE\_UNKNOWN 接口说明

| 参数名称        | 描述           |
|-------------|--------------|
| cursorid    | 执行的游标ID      |
| position    | 动态定义列在查询中的位置 |
| column_type | 返回的参数类型      |

- DBMS\_SQL.IS\_OPEN  
该函数用来返回游标的当前状态：打开、解析、执行、定义。取值是为TRUE，关闭后为FALSE，未知时报错，其余默认为关闭。

DBMS\_SQL.IS\_OPEN函数的原型为：

```
DBMS_SQL.IS_OPEN(
 cursorid IN INTEGER
)
RETURN BOOLEAN;
```

表 10-60 DBMS\_SQL.IS\_OPEN 接口说明

| 参数名称     | 描述       |
|----------|----------|
| cursorid | 被查询的游标ID |

示例

```
--在存储过程中操作raw数据
create or replace procedure pro_dbms_sql_all_02(in_raw raw,v_in int,v_offset int)
as
 cursorid int;
 v_id int;
 v_info bytea :=1;
 query varchar(2000);
 execute_ret int;
```

```
define_column_ret_row bytea := '1';
define_column_ret int;
begin
drop table if exists pro_dbms_sql_all_tb1_02 ;
create table pro_dbms_sql_all_tb1_02(a int ,b blob);
insert into pro_dbms_sql_all_tb1_02 values(1,HEXTORAW('DEADBEEF'));
insert into pro_dbms_sql_all_tb1_02 values(2,in_row);
query := 'select * from pro_dbms_sql_all_tb1_02 order by 1';
--打开游标
cursorid := dbms_sql.open_cursor();
--编译游标
dbms_sql.parse(cursorid, query, 1);
--定义列
define_column_ret:= dbms_sql.define_column(cursorid,1,v_id);
define_column_ret_row:= dbms_sql.define_column_row(cursorid,2,v_info,10);
--执行
execute_ret := dbms_sql.execute(cursorid);
loop
exit when (dbms_sql.fetch_rows(cursorid) <= 0);
--获取值
dbms_sql.column_value(cursorid,1,v_id);
dbms_sql.column_value_row(cursorid,2,v_info,v_in,v_offset);
--输出结果
dbms_output.put_line('id: || v_id || ' info: ' || v_info);
end loop;
--关闭游标
dbms_sql.close_cursor(cursorid);
end;
/
--调用存储过程
call pro_dbms_sql_all_02(HEXTORAW('DEADBEEF'),0,1);

--删除存储过程
DROP PROCEDURE pro_dbms_sql_all_02;
```

## 10.11 DWS 存储过程调试

### 语法

RAISE有以下五种语法格式：

图 10-34 raise\_format::=

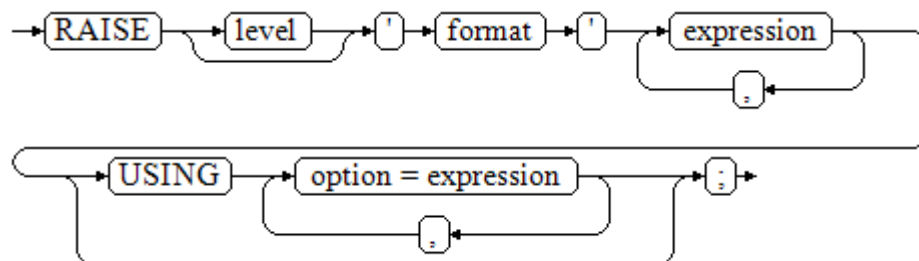


图 10-35 raise\_condition::=

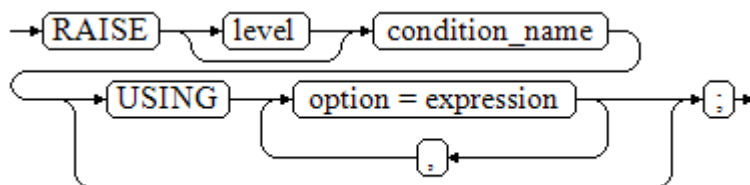


图 10-36 raise\_sqlstate::=

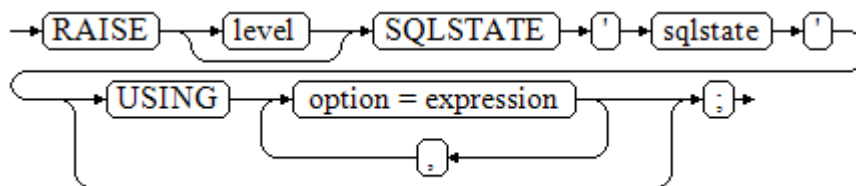


图 10-37 raise\_option::=

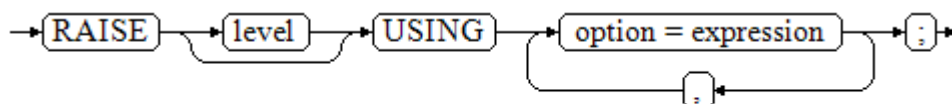
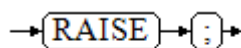


图 10-38 raise::=



### 参数说明：

- level选项用于指定错误级别，有DEBUG，LOG，INFO，NOTICE，WARNING以及EXCEPTION（默认值）。EXCEPTION上报一个正常终止当前事务的异常，其他的仅产生不同异常级别的信息。特殊级别的错误信息是否报告到客户端、写到服务器日志由log\_min\_messages和client\_min\_messages这两个配置参数控制。
- format：格式字符串，指定要报告的错误消息文本。格式字符串后可跟表达式，用于向消息文本中插入。在格式字符串中，%由format后面跟着的参数的值替换，%%用于打印出%。例如：  
--v\_job\_id 将替换字符串中的 %：  
RAISE NOTICE 'Calling cs\_create\_job(%)',v\_job\_id;
- option = expression：向错误报告中添加另外的信息。关键字option可以是MESSAGE、DETAIL、HINT以及ERRCODE，并且每一个expression可以是任意的字符串。
  - MESSAGE，指定错误消息文本，这个选项不能用于在USING前包含一个格式字符串的RAISE语句中。
  - DETAIL，说明错误的详细信息。
  - HINT，用于打印出提示信息。

- ERRCODE，向报告中指定错误码（SQLSTATE）。可以使用条件名称或者直接五位字符的SQLSTATE错误码。
- condition\_name：错误码对应的条件名。
- sqlstate：错误码。

如果在RAISE EXCEPTION命令中既没有指定条件名也没有指定SQLSTATE，默认用RAISE EXCEPTION (P0001)。如果没有指定消息文本，默认用条件名或者SQLSTATE作为消息文本。

#### 须知

当由SQLSTATE指定了错误码，则不局限于已定义的错误码，可以选择任意包含五个数字或者大写的ASCII字母的错误码，而不是00000。建议避免使用以三个0结尾的错误码，因为这种错误码是类别码，会被整个种类捕获。

#### 说明

**图10-38**所示的语法不接受任何参数。这种形式仅用于一个BEGIN块中的EXCEPTION语句，它使得错误重新被处理。

## 示例

终止事务时，给出错误和提示信息：

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_raise1(user_id in integer)
AS
BEGIN
RAISE EXCEPTION 'Noexistence ID --> %',user_id USING HINT = 'Please check your user ID';
END;
/

call proc_raise1(300011);

--执行结果
ERROR: Noexistence ID --> 300011
HINT: Please check your user ID
```

两种设置SQLSTATE的方式：

```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE proc_raise2(user_id in integer)
AS
BEGIN
RAISE 'Duplicate user ID: %',user_id USING ERRCODE = 'unique_violation';
END;
/

\set VERBOSITY verbose
call proc_raise2(300011);

--执行结果
ERROR: Duplicate user ID: 300011
SQLSTATE: 23505
LOCATION: exec_stmt_raise, pl_exec.cpp:3482
```

如果主要的参数是条件名或者是SQLSTATE，可以使用：

```
RAISE division_by_zero;
```

```
RAISE SQLSTATE '22012';
```

例如：



```
CREATE OR REPLACE PROCEDURE division(div in integer, dividend in integer)
AS
DECLARE
res int;
BEGIN
IF dividend=0 THEN
RAISE division_by_zero;
RETURN;
ELSE
res := div/dividend;
RAISE INFO 'division result: %', res;
RETURN;
END IF;
END;
/
call division(3,0);
```

--执行结果  
ERROR: division\_by\_zero

或者另一种方式:

```
RAISE unique_violation USING MESSAGE = 'Duplicate user ID: ' || user_id;
```

# 11 使用 PostGIS Extension

## 11.1 PostGIS 概述

### 说明

- PostGIS Extension依赖的第三方软件需要用户进行单独安装，用户如需使用PostGIS功能，请提交工单或联系技术支持人员提交申请。
- 如果用户在使用中出现“ERROR: EXTENSION is not yet supported.”这种报错，则表示没有安装PostGIS软件包，请联系技术支持进行获取。

DWS提供PostGIS Extension（版本为PostGIS-2.4.2和PostGIS-3.2.2）。PostGIS Extension是PostgreSQL的空间数据库扩展，提供如下空间信息服务功能：空间对象、空间索引、空间操作函数和空间操作符。PostGIS Extension完全遵循OpenGIS规范。

DWS中PostGIS Extension依赖第三方开源软件如下。

- PostGIS 2.4.2依赖第三方开源软件：
  - Geos 3.6.2
  - Proj 4.9.2
  - Json 0.12.1
  - Libxml2 2.7.1
  - Gdal 1.11.0
- PostGIS 3.2.2依赖第三方开源软件：
  - Geos-3.11.0
  - Proj-6.0.0
  - Json 0.12.1
  - Libxml2 2.7.1
  - Sqlite3
  - protobuf-c 1.4.1
  - protobuf 3.6.1

## 11.2 PostGIS 使用

### 说明

PostGIS Extension依赖的第三方软件需要用户进行单独安装，用户如需使用PostGIS功能，请提交工单或联系技术支持人员提交申请。

如果用户在使用中出现“ERROR: EXTENSION is not yet supported.”这种报错，则表示没有安装PostGIS软件包，请联系技术支持进行获取。

### 创建 Extension

创建PostGIS Extension可直接使用CREATE EXTENSION命令进行创建：

```
CREATE EXTENSION postgis;
```

### 使用 Extension

PostGIS Extension函数调用格式为：

```
SELECT GisFunction (Param1, Param2,...);
```

其中GisFunction为函数名，Param1、Param2等为函数参数名。下列SQL语句展示PostGIS的简单使用，对于各函数的具体使用，请参考[《PostGIS-2.4.2用户手册》](#)。

示例1：几何表的创建。

```
CREATE TABLE cities (id integer, city_name varchar(50));
SELECT AddGeometryColumn('cities', 'position', 4326, 'POINT', 2);
```

示例2：几何数据的插入。

```
INSERT INTO cities (id, position, city_name) VALUES (1,ST_GeomFromText('POINT(-9.5 23)',4326),'CityA');
INSERT INTO cities (id, position, city_name) VALUES (2,ST_GeomFromText('POINT(-10.6 40.3)',4326),'CityB');
INSERT INTO cities (id, position, city_name) VALUES (3,ST_GeomFromText('POINT(20.8 30.3)',4326), 'CityC');
```

示例3：计算三个城市间任意两个城市距离。

```
SELECT p1.city_name,p2.city_name,ST_Distance(p1.position,p2.position) FROM cities AS p1, cities AS p2
WHERE p1.id > p2.id;
```

### 删除 Extension

在DWS中删除PostGIS Extension的方法如下所示：

```
DROP EXTENSION postgis [CASCADE];
```

### 说明

如果Extension被其它对象依赖（如创建的几何表），需要加入CASCADE（级联）关键字，删除所有依赖对象。

## 11.3 PostGIS 支持和限制

### 支持数据类型

DWS的PostGIS Extension支持如下数据类型：

- box2d
- box3d
- geometry\_dump
- geometry
- geography
- raster

 说明

创建Postgis和使用Postgis非同一用户时，请设置如下GUC参数：  
SET behavior\_compat\_options = 'bind\_procedure\_searchpath';

支持的操作符和函数列表

 说明

PostGIS笛卡尔积ST\_Intersects函数拥有缓存机制，外表的空间数据结构缓存命中率较高，在内表和外表的宽度有较大差异时，缓存宽表的数据可以避免多次加载大对象至缓存，对于性能的优化尤为明显，实际使用时可以通过Join顺序的Hint指定宽表作为外表使计划符合该场景。

表 11-1 PostGIS2.4.2 支持的操作符和函数列表

| 函数分类                  | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
|-----------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Management Functions  | AddGeometryColumn、DropGeometryColumn、DropGeometryTable、PostGIS_Full_Version、PostGIS_GEOS_Version、PostGIS_Liblwgeom_Version、PostGIS_Lib_Build_Date、PostGIS_Lib_Version、PostGIS_PROJ_Version、PostGIS_Scripts_Build_Date、PostGIS_Scripts_Installed、PostGIS_Version、PostGIS_LibXML_Version、PostGIS_Scripts_Released、Populate_Geometry_Columns 、UpdateGeometrySRID                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| Geometry Constructors | ST_BdPolyFromText 、ST_BdMPolyFromText 、ST_Box2dFromGeoHash、ST_GeogFromText、ST_GeographyFromText、ST_GeogFromWKB、ST_GeomCollFromText、ST_GeomFromEWKB、ST_GeomFromEWKT、ST_GeometryFromText、ST_GeomFromGeoHash、ST_GeomFromGML、ST_GeomFromGeoJSON、ST_GeomFromKML、ST_GMLToSQL、ST_GeomFromText 、ST_GeomFromWKB、ST_LineFromMultiPoint、ST_LineFromText、ST_LineFromWKB、ST_LinestringFromWKB、ST_MakeBox2D、ST_3DMakeBox、ST_MakeEnvelope、ST_MakePolygon、ST_MakePoint、ST_MakePointM、ST_MLineFromText、ST_MPointFromText、ST_MPolyFromText、ST_Point、ST_PointFromGeoHash、ST_PointFromText、ST_PointFromWKB、ST_Polygon、ST_PolygonFromText、ST_WKBTToSQL、ST_WKTTToSQL |

| 函数分类                                   | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
|----------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Geometry Accessors                     | GeometryType、ST_Boundary、ST_CoordDim、ST_Dimension、ST_EndPoint、ST_Envelope、ST_ExteriorRing、ST_GeometryN、ST_GeometryType、ST_InteriorRingN、ST_IsClosed、ST_IsCollection、ST_IsEmpty、ST_IsRing、ST_IsSimple、ST_IsValid、ST_IsValidReason、ST_IsValidDetail、ST_M、ST_NDims、ST_NPoints、ST_NRings、ST_NumGeometries、ST_NumInteriorRings、ST_NumInteriorRing、ST_NumPatches、ST_NumPoints、ST_PatchN、ST_PointN、ST_SRID、ST_StartPoint、ST_Summary、ST_X、ST_XMax、ST_XMin、ST_Y、ST_YMax、ST_YMin、ST_Z、ST_ZMax、ST_Zmflag、ST_ZMin                                                                                                                                                                                                                         |
| Geometry Editors                       | ST_AddPoint、ST_Affine、ST_Force2D、ST_Force3D、ST_Force3DZ、ST_Force3DM、ST_Force4D、ST_ForceCollection、ST_ForceSFS、ST_ForceRHR、ST_LineMerge、ST_CollectionExtract、ST_CollectionHomogenize、ST_Multi、ST_RemovePoint、ST_Reverse、ST_Rotate、ST_RotateX、ST_RotateY、ST_RotateZ、ST_Scale、ST_Segmentize、ST_SetPoint、ST_SetSRID、ST_SnapToGrid、ST_Snap、ST_Transform、ST_Translate、ST_TransScale                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| Geometry Outputs                       | ST_AsBinary、ST_AsEWKB、ST_AsEWKT、ST_AsGeoJSON、ST_AsGML、ST_AsHEXEWKB、ST_AsKML、ST_AsLatLonText、ST_AsSVG、ST_AsText、ST_AsX3D、ST_GeoHash                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
| Operators                              | &&、&&&、&<、&< 、&>、<<、<< 、=、>>、@、 &>、 >>、~、~=、<->、<#>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| Spatial Relationships and Measurements | ST_3DClosestPoint、ST_3DDistance、ST_3DDWithin、ST_3DDFullyWithin、ST_3DIntersects、ST_3DLongestLine、ST_3DMaxDistance、ST_3DShortestLine、ST_Area、ST_Azimuth、ST_Centroid、ST_ClosestPoint、ST_Contains、ST_ContainsProperly、ST_Covers、ST_CoveredBy、ST_Crosses、ST_LineCrossingDirection、ST_Disjoint、ST_Distance、ST_HausdorffDistance、ST_MaxDistance、ST_DistanceSphere、ST_DistanceSpheroid、ST_DFullyWithin、ST_DWithin、ST_Equals、ST_HasArc、ST_Intersects、ST_Length、ST_Length2D、ST_3DLength、ST_Length_Spheroid、ST_Length2D_Spheroid、ST_3DLength_Spheroid、ST_LongestLine、ST_OrderingEquals、ST_Overlaps、ST_Perimeter、ST_Perimeter2D、ST_3DPerimeter、ST_PointOnSurface、ST_Project、ST_Relate、ST_RelateMatch、ST_ShortestLine、ST_Touches、ST_Within |

| 函数分类                               | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
|------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Geometry Processing                | ST_Buffer、ST_BuildArea、ST_Collect、ST_ConcaveHull、ST_ConvexHull、ST_CurveToLine、ST_DelaunayTriangles、ST_Difference、ST_Dump、ST_DumpPoints、ST_DumpRings、ST_FlipCoordinates、ST_Intersection、ST_LineToCurve、ST_MakeValid、ST_MemUnion、ST_MinimumBoundingCircle、ST_Polygonize、ST_Node、ST_OffsetCurve、ST_RemoveRepeatedPoints、ST_SharedPaths、ST_Shift_Longitude、ST_Simplify、ST_SimplifyPreserveTopology、ST_Split、ST_SymDifference、ST_Union、ST_UnaryUnion |
| Linear Referencing                 | ST_LineInterpolatePoint、ST_LineLocatePoint、ST_LineSubstring、ST_LocateAlong、ST_LocateBetween、ST_LocateBetweenElevations、ST_InterpolatePoint、ST_AddMeasure                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| Miscellaneous Functions            | ST_Accum、Box2D、Box3D、ST_Expand、ST_Extent、ST_3DExtent、Find_SRID、ST_MemSize                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       |
| Exceptional Functions              | PostGIS_AddBBox、PostGIS_DropBBox、PostGIS_HasBBox                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| Raster Management Functions        | AddRasterConstraints、DropRasterConstraints、AddOverviewConstraints、DropOverviewConstraints、PostGIS_GDAL_Version、PostGIS_Raster_Lib_Build_Date、PostGIS_Raster_Lib_Version、ST_GDALDrivers、UpdateRasterSRID                                                                                                                                                                                                                                         |
| Raster Constructors                | ST_AddBand、ST_AsRaster、ST_Band、ST_MakeEmptyRaster、ST_Tile、ST_FromGDALRaster                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| Raster Accessors                   | ST_GeoReference、ST_Height、ST_IsEmpty、ST_MetaData、ST_NumBands、ST_PixelHeight、ST_PixelWidth、ST_ScaleX、ST_ScaleY、ST_RasterToWorldCoord、ST_RasterToWorldCoordX、ST_RasterToWorldCoordY、ST_Rotation、ST_SkewX、ST_SkewY、ST_SRID、ST_Summary、ST_UpperLeftX、ST_UpperLeftY、ST_Width、ST_WorldToRasterCoord、ST_WorldToRasterCoordX、ST_WorldToRasterCoordY                                                                                                     |
| Raster Band Accessors              | ST_BandMetaData、ST_BandNoDataValue、ST_BandIsNoData、ST_BandPath、ST_BandPixelType、ST_HasNoBand                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| Raster Pixel Accessors and Setters | ST_PixelAsPolygon、ST_PixelAsPolygons、ST_PixelAsPoint、ST_PixelAsPoints、ST_PixelAsCentroid、ST_PixelAsCentroids、ST_Value、ST_NearestValue、ST_Neighborhood、ST_SetValue、ST_SetValues、ST_DumpValues、ST_PixelOfValue                                                                                                                                                                                                                                    |

| 函数分类                                 | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
|--------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Raster Editors                       | ST_SetGeoReference、ST_SetRotation、ST_SetScale、ST_SetSkew、ST_SetSRID、ST_SetUpperLeft、ST_Resample、ST_Rescale、ST_Reskew、ST_SnapToGrid、ST_Resize、ST_Transform                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| Raster Band Editors                  | ST_SetBandNoDataValue、ST_SetBandIsNoData                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| Raster Band Statistics and Analytics | ST_Count、ST_CountAgg、ST_Histogram、ST_Quantile、ST_SummaryStats、ST_SummaryStatsAgg、ST_ValueCount                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
| Raster Outputs                       | ST_AsBinary、ST_AsGDALRaster、ST_AsJPEG、ST_AsPNG、ST_AsTIFF                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| Raster Processing                    | ST_Clip、ST_ColorMap、ST_Intersection、ST_MapAlgebra、ST_Reclass、ST_Union、ST_Distinct4ma、ST_InvDistWeight4ma、ST_Max4ma、ST_Mean4ma、ST_Min4ma、ST_MinDist4ma、ST_Range4ma、ST_StdDev4ma、ST_Sum4ma、ST_Aspect、ST_HillShade、ST_Roughness、ST_Slope、ST_TPI、ST_TRI、Box3D、ST_ConvexHull、ST_DumpAsPolygons、ST_Envelope、ST_MinConvexHull、ST_Polygon、ST_Contains、ST_ContainsProperly、ST_Covers、ST_CoveredBy、ST_Disjoint、ST_Intersects、ST_Overlaps、ST_Touches、ST_SameAlignment、ST_NotSameAlignmentReason、ST_Within、ST_DWithin、ST_DFullyWithin |
| Raster Operators                     | &&、&<、&>、=、@、~=、~                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |

表 11-2 PostGIS3.2.2 支持的操作符和函数列表

| 函数分类                 | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
|----------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Management Functions | AddGeometryColumn、DropGeometryColumn、DropGeometryTable、PostGIS_Full_Version、PostGIS_GEOS_Version、PostGIS_Liblwgeom_Version、PostGIS_Lib_Build_Date、PostGIS_Lib_Version、PostGIS_PROJ_Version、PostGIS_Scripts_Build_Date、PostGIS_Scripts_Installed、PostGIS_Version、PostGIS_LibXML_Version、PostGIS_Scripts_Released、Populate_Geometry_Columns 、UpdateGeometrySRID 、PostGIS_Libprotobuf_Version 、PostGIS_Wagyu_Version |

| 函数分类                  | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Geometry Constructors | ST_BdPolyFromText 、 ST_BdMPolyFromText 、 ST_Box2dFromGeoHash、 ST_GeneratePoints、 ST_GeogFromText、 ST_GeographyFromText、 ST_GeogFromWKB、 ST_GeomCollFromText、 ST_GeomFromEWKB、 ST_GeomFromEWKT、 ST_GeometryFromText、 ST_GeomFromGeoHash、 ST_GeomFromGML、 ST_GeomFromGeoJSON、 ST_GeomFromKML、 ST_GMLToSQL、 ST_GeomFromText 、 ST_GeomFromWKB、 ST_LineFromMultiPoint、 ST_LineFromText、 ST_LineFromWKB、 ST_LinestringFromWKB、 ST_MakeBox2D、 ST_3DMakeBox、 ST_MakeEnvelope、 ST_MakePolygon、 ST_MakePoint、 ST_MakePointM、 ST_MLineFromText、 ST_MPointFromText、 ST_MPolyFromText、 ST_Point、 ST_Points、 ST_PointFromGeoHash、 ST_PointFromText、 ST_PointFromWKB、 ST_Polygon、 ST_PolygonFromText、 ST_WKBToSQL、 ST_WKTToSQL、 Geography_Distance_Knn、 Geometry_Distance_Cpa、 Geometry_Hash、 ST_3Dlineinterpolate、 ST_AsEncodedPolyline |
| Geometry Accessors    | GeometryType、 ST_Boundary、 ST_CoordDim、 ST_Dimension、 ST_EndPoint、 ST_Envelope、 ST_ExteriorRing、 ST_GeometryN、 ST_GeometryType、 ST_InteriorRingN、 ST_IsClosed、 ST_IsCollection、 ST_IsEmpty、 ST_IsPolygonCCW、 ST_IsPolygonCW、 ST_IsRing、 ST_IsSimple、 ST_IsValid、 ST_IsValidReason、 ST_IsValidDetail、 ST_M、 ST_NDims、 ST_NPoints、 ST_NRings、 ST_NumGeometries、 ST_NumInteriorRings、 ST_NumInteriorRing、 ST_NumPatches、 ST_NumPoints、 ST_PatchN、 ST_PointN、 ST_SRID、 ST_StartPoint、 ST_Summary、 ST_X、 ST_XMax、 ST_XMin、 ST_Y、 ST_YMax、 ST_YMin、 ST_Z、 ST_ZMax、 ST_Zmflag、 ST_ZMin、 ST_Wrapx、 ST_Asmvt                                                                                                                                                                                                                       |



| 函数分类                                   | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
|----------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Geometry Editors                       | ST_AddPoint、ST_Affine、ST_Force2D、ST_Force3D、ST_Force3DZ、ST_Force3DM、ST_Force4D、ST_ForceCollection、ST_ForcePolygonCCW、ST_ForcePolygonCW、ST_ForceSFS、ST_ForceRHR、ST_LineMerge、ST_CollectionExtract、ST_CollectionHomogenize、ST_Multi、ST_Normalize、ST_RemovePoint、ST_Reverse、ST_Rotate、ST_RotateX、ST_RotateY、ST_RotateZ、ST_Scale、ST_Segmentize、ST_SetPoint、ST_SetSRID、ST_SnapToGrid、ST_Snap、ST_Transform、ST_Translate、ST_TransScale、ST_AsmvtGeom、ST_isvalidTrajectory、ST_linefromencodedpolyline、ST_lineinterpolatepoints、ST_MaximumInScribedCircle、ST_OrientedEnvelope、ST_QuantizeCoordinates、ST_ReducePrecision、ST_Scroll、ST_SetEffectiveArea、ST_simplifyvw、ST_square、ST_squaregrid、ST_Swapordinates、ST_VoronoiLines、ST_VoronoiPolygons                                                             |
| Geometry Outputs                       | ST_AsBinary、ST_AsEWKB、ST_AsEWKT、ST_AsGeoJSON、ST_AsGML、ST_AsHEXEWKB、ST_AsKML、ST_AsLatLonText、ST_AsSVG、ST_AsText、ST_AsTwkb、ST_AsX3D、ST_GeoHash、Json、Jsonb、ST_GeomfromGeojson                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| Operators                              | &&、&&&、&<、&< 、&>、<<、<< 、=、>>、@、 &>、 >>、~、~=、<->、<#>、<->、 = 、<->>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| Spatial Relationships and Measurements | ST_3DClosestPoint、ST_3DDistance、ST_3DDWithin、ST_3DDFullyWithin、ST_3DIntersects、ST_3DLongestLine、ST_3DMaxDistance、ST_3DShortestLine、ST_Area、ST_Azimuth、ST_Centroid、ST_ClosestPoint、ST_Contains、ST_ContainsProperly、ST_Covers、ST_CoveredBy、ST_Crosses、ST_LineCrossingDirection、ST_Disjoint、ST_Distance、ST_HausdorffDistance、ST_MaxDistance、ST_DistanceSphere、ST_DistanceSpheroid、ST_DFullyWithin、ST_DWithin、ST_Equals、ST_HasArc、ST_Intersects、ST_Length、ST_Length2D、ST_3DLength、ST_LengthSpheroid、ST_Length2DSpheroid、ST_LongestLine、ST_MinimumBoundingRadius、ST_OrderingEquals、ST_Overlaps、ST_Perimeter、ST_Perimeter2D、ST_3DPerimeter、ST_PointOnSurface、ST_Project、ST_Relate、ST_RelateMatch、ST_ShortestLine、ST_Touches、ST_Within、_ST_DistancerectTree、_ST_DistancerectTreeCached、_ST_SortTableHash |

| 函数分类                    | 包含函数                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
|-------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Geometry Processing     | ST_Buffer、ST_BuildArea、ST_ClipByBox2D、ST_ClusterDBSCAN、ST_ClusterIntersecting、ST_ClusterKMeans、ST_ClusterWithin、ST_Collect、ST_ConcaveHull、ST_ConvexHull、ST_CurveToLine、ST_DelaunayTriangles、ST_Difference、ST_Dump、ST_DumpPoints、ST_DumpRings、ST_FlipCoordinates、ST_Intersection、ST_LineToCurve、ST_MakeValid、ST_MemUnion、ST_MinimumBoundingCircle、ST_Polygonize、ST_Node、ST_OffsetCurve、ST_RemoveRepeatedPoints、ST_SharedPaths、ST_ShiftLongitude、ST_Simplify、ST_SimplifyPreserveTopology、ST_Split、ST_Subdivide、ST_SymDifference、ST_Union、ST_UnaryUnion、ST_BoundingDiagonal、ST_ChaikinsMoothing、ST_ClosestPointofApproach、ST_CollectionExtract、ST_CPAwithin、ST_DistanceCPA、ST_DumpSegments、ST_EstimatedExtent、ST_Filterbym、ST_SetEffectiveArea、ST_Forcecurve |
| Linear Referencing      | ST_LineInterpolatePoint、ST_LineLocatePoint、ST_LineSubstring、ST_LocateAlong、ST_LocateBetween、ST_LocateBetweenElevations、ST_InterpolatePoint、ST_AddMeasure                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| Miscellaneous Functions | Array_Agg、Box2D、Box3D、ST_Expand、ST_Extent、ST_3Dextent、Find_SRID、ST_MemSize                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| Exceptional Functions   | PostGIS_AddBBox、PostGIS_DropBBox、PostGIS_HasBBox                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |

空间索引

DWS数据库的PostGIS Extension支持GiST (Generalized Search Tree) 空间索引（分区表除外）。相比于B-tree索引，GiST索引适应于任意类型的非常规数据结构，可有效提高几何和地理数据信息的检索效率。

使用如下命令创建GiST索引：

```
CREATE INDEX indexname ON tablename USING gist (geometryfield);
```

扩展限制

- 只支持行存表，不支持列存索引。
- 只支持Oracle兼容格式数据库。
- 不支持拓扑对象管理模块Topology。
- 不支持BRIN索引。
- spatial\_ref\_sys表在扩容期间只支持查询操作。

插件升级兼容性

PostGIS 2.4.2版本升级到3.2.2版本时，存在部分函数不兼容或没有完全的前向兼容，导致出现升级前后函数功能表现不一致的情况，所以在PostGIS升级时，需从业务自身角度来评估升级不兼容带来的影响。

不兼容函数列表如下。

| 兼容性差异     | PostGIS 2.4.2 | PostGIS 3.2.2                                                                                                                                                                                                             |
|-----------|---------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 3.2.2新增函数 | 无             | ST_IsPolygonCW(geometry)                                                                                                                                                                                                  |
|           | 无             | ST_IsPolygonCCW(geometry)                                                                                                                                                                                                 |
|           | 无             | ST_PointInsideCircle(geometry,float8,float8,float8)                                                                                                                                                                       |
|           | 无             | ST_ForcePolygonCW(geometry)                                                                                                                                                                                               |
|           | 无             | ST_ForcePolygonCCW(geometry)                                                                                                                                                                                              |
|           | 无             | ST_Normalize(geom geometry)                                                                                                                                                                                               |
|           | 无             | ST_AsTWKB(geom geometry, prec int4 default 0, prec_z int4 default 0, prec_m int4 default 0, with_sizes boolean default false, with_boxes boolean default false)                                                           |
|           | 无             | ST_AsTWKB(geom geometry[], ids bigint[], prec int4 default 0, prec_z int4 default 0, prec_m int4 default 0, with_sizes boolean default false, with_boxes boolean default false)                                           |
|           | 无             | ST_MakeLine (geometry[])                                                                                                                                                                                                  |
|           | 无             | ST_TileEnvelope(zoom integer, x integer, y integer, bounds geometry DEFAULT 'SRID=3857;LINESTRING(-20037508.342789244 -20037508.342789244, 20037508.342789244 20037508.342789244) '::geometry, margin float8 DEFAULT 0.0) |
|           | 无             | ST_ClusterIntersecting(geometry[] )                                                                                                                                                                                       |
|           | 无             | ST_ClusterWithin(geometry[], float8)                                                                                                                                                                                      |
|           | 无             | ST_ClusterDBSCAN (geometry, eps float8, minpoints int)                                                                                                                                                                    |

| 兼容性差异     | PostGIS 2.4.2                                        | PostGIS 3.2.2                                                                              |
|-----------|------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------|
|           | 无                                                    | ST_Scale(geometry,geometry,origin geometry)                                                |
|           | 无                                                    | ST_GeneratePoints(area geometry, npoints integer, seed integer)                            |
|           | 无                                                    | ST_FrechetDistance(geom1 geometry, geom2 geometry, float8 default -1)                      |
|           | 无                                                    | ST_Points(geometry)                                                                        |
|           | 无                                                    | ST_ClipByBox2d(geom geometry, box box2d)                                                   |
|           | 无                                                    | ST_Subdivide(geom geometry, maxvertices integer DEFAULT 256, gridSize float8 DEFAULT -1.0) |
|           | 无                                                    | ST_ClusterIntersecting (geometry)                                                          |
|           | 无                                                    | ST_ClusterWithin (geometry, float8)                                                        |
|           | 无                                                    | ST_ClusterKMeans(geom geometry, k integer, max_radius float8 default null)                 |
|           | 无                                                    | ST_AsText(geometry, int4)                                                                  |
|           | 无                                                    | ST_AsEWKT(geography, int4)                                                                 |
|           | 无                                                    | _ST_CoveredBy(geog1 geography, geog2 geography)                                            |
|           | 无                                                    | ST_Point(float8, float8, srid integer)                                                     |
| 3.2.2不再支持 | ST_3DLength_spheroid(geometry, spheroid)             | 无                                                                                          |
|           | ST_length2d_spheroid(geometry, spheroid)             | 无                                                                                          |
|           | ST_locate_between_measures(geometry, float8, float8) | 无                                                                                          |
|           | ST_locate_along_measure(geometry, float8)            | 无                                                                                          |
|           | ST_Buffer(geometry,float8, text)                     | 无                                                                                          |
|           | ST_GeneratePoints(area geometry, npoints integer)    | 无                                                                                          |

| 兼容性差异 | PostGIS 2.4.2                                                                                          | PostGIS 3.2.2                                       |
|-------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------------------------------------------------|
|       | ST_Combine_BBox(box3d, geometry)                                                                       | 无                                                   |
|       | ST_Combine_BBox(box2d, geometry)                                                                       | 无                                                   |
|       | pgis_abs_in(cstring)                                                                                   | 无                                                   |
|       | pgis_abs_out(pgis_abs)                                                                                 | 无                                                   |
|       | pgis_abs ( internallength = 16, input = pgis_abs_in, output = pgis_abs_out, alignment = double)        | 无                                                   |
|       | ST_MemUnion(geometry)                                                                                  | 无                                                   |
|       | pgis_geometry_accum_finalfn(pgis_abs)                                                                  | 无                                                   |
|       | ST_MakeLine (geometry)                                                                                 | 无                                                   |
|       | ST_Accum (geometry)                                                                                    | 输入单geometry数据，会直接输出该geometry的值，多行geometry数据则会报错不支持。 |
|       | _ST_AsKML(int4,geometry, int4, text)                                                                   | 无                                                   |
|       | ST_MemUnion(geometry)                                                                                  | 无                                                   |
|       | _ST_AsGeoJson(int4, geometry, int4, int4)                                                              | 无                                                   |
|       | ST_AsGeoJson(gj_version int4, geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15, options int4 DEFAULT 0) | 无                                                   |
|       | _ST_DWithin(geography, geography, float8, boolean)                                                     | 无                                                   |
|       | ST_point_inside_circle(geometry,float8,float8,float8)                                                  | 无                                                   |
|       | ST_CurveToLine(geometry )                                                                              | 无                                                   |
|       | ST_Shift_Longitude(geometry)                                                                           | 无，改用ST_ShiftLongitude                               |
|       | ST_find_extent(text,text,text),<br>ST_find_extent(text,text)                                           | 无，改用ST_FindExtent                                   |

| 兼容性差异       | PostGIS 2.4.2                                                 | PostGIS 3.2.2                                                |
|-------------|---------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------|
|             | ST_mem_size(geometry)                                         | 无，改用ST_MemSize                                               |
|             | ST_length_spheroid(geometry, spheroid)                        | 无，改用ST_LengthSpheroid                                        |
|             | ST_distance_spheroid(geom1 geometry, geom2 geometry,spheroid) | 无，改用ST_DistanceSpheroid                                      |
|             | ST_force_2d(geometry)                                         | 无，改用ST_Force2D                                               |
|             | ST_force_3dz(geometry)                                        | 无，改用ST_Force3DZ                                              |
|             | ST_force_3d(geometry)                                         | 无，改用ST_Force3D                                               |
|             | ST_force_3dm(geometry)                                        | 无，改用ST_Force3DM                                              |
|             | ST_force_4d(geometry)                                         | 无，改用ST_Force4D                                               |
|             | ST_force_collection(geometry)                                 | 无，改用ST_ForceCollection                                       |
|             | ST_line_locate_point(geom1 geometry, geom2 geometry)          | 无，改用ST_LineLocatePoint                                       |
|             | ST_line_interpolate_point(geometry, float8)                   | 无，改用ST_LineInterpolatePoint                                  |
|             | ST_Buffer(geometry,float8 )                                   | 无，改用ST_Buffer                                                |
| 3.2.2参数类型变化 | pgis_geometry_accum_transfn(pgis_abs, geometry)               | pgis_geometry_accum_transfn(internal, geometry)              |
|             | pgis_geometry_accum_transfn(pgis_abs, geometry, float8)       | pgis_geometry_accum_transfn(internal, geometry, float8)      |
|             | pgis_geometry_accum_transfn(pgis_abs, geometry, float8, int)  | pgis_geometry_accum_transfn(internal, geometry, float8, int) |
|             | pgis_geometry_union_finalfn(pgis_abs)                         | pgis_geometry_union_finalfn(internal)                        |
|             | pgis_geometry_collect_finalfn(pgis_abs)                       | pgis_geometry_collect_finalfn(internal)                      |
|             | pgis_geometry_polygonize_finalfn(pgis_abs)                    | pgis_geometry_polygonize_finalfn(internal)                   |
|             | pgis_geometry_clusterintersecting_finalfn(pgis_abs)           | pgis_geometry_clusterintersecting_finalfn(internal)          |
|             | ST_Union (geometry)                                           | ST_Union (geometry)                                          |

| 兼容性差异                           | PostGIS 2.4.2                                                                                      | PostGIS 3.2.2                                                                                                                                    |
|---------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
|                                 | ST_Collect (geometry)                                                                              | ST_Collect (geometry)                                                                                                                            |
|                                 | ST_Buffer(geometry,float8, integer)                                                                | ST_Buffer(geom geometry, radius float8, quadsegs integer)                                                                                        |
| 3.2.2接口变更                       | ST_AsKML(version int4, geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15, nprefix text DEFAULT null) | ST_AsKML(geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15, nprefix TEXT default ' ')                                                              |
|                                 | ST_AsKML(geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15)                                          | ST_AsKML(geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15, nprefix TEXT default ' ')                                                              |
|                                 | ST_AsKML(version int4, geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15, nprefix text DEFAULT null) | ST_AsGML(version int4, geog geography, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15, options int4 DEFAULT 0, nprefix text DEFAULT 'gml', id text DEFAULT '') |
| 3.2.2默认参数变化                     | ST_SymDifference(geom1 geometry, geom2 geometry)                                                   | ST_SymDifference(geom1 geometry, geom2 geometry, gridSize float8 DEFAULT -1.0)                                                                   |
|                                 | ST_UnaryUnion(geometry)                                                                            | ST_UnaryUnion(geometry, gridSize float8 DEFAULT -1.0)                                                                                            |
|                                 | ST_AsGeoJson(geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 15, options int4 DEFAULT 0)              | ST_AsGeoJson(geom geometry, maxdecimaldigits int4 DEFAULT 9, options int4 DEFAULT 8)                                                             |
|                                 | ST_Buffer(geometry,float8, cstring)                                                                | ST_Buffer(geom geometry, radius float8, options text DEFAULT ' ')                                                                                |
|                                 | _ST_DWithin(geography, geography, float8, boolean)                                                 | _ST_DWithin(geog1 geography, geog2 geography, tolerance float8, use_spheroid boolean DEFAULT true)                                               |
|                                 | ST_IsValidDetail(geometry )                                                                        | ST_IsValidDetail(geom geometry, flags int4 DEFAULT 0)                                                                                            |
|                                 | ST_CurveToLine(geom geometry, tol float8, toltype integer, flags integer)                          | ST_CurveToLine(geom geometry, tol float8 DEFAULT 32, toltype integer DEFAULT 0, flags integer DEFAULT 0)                                         |
| 3.2.2算子支持 hash join和 merge join | OPERATOR =                                                                                         | OPERATOR =                                                                                                                                       |

| 兼容性差异             | PostGIS 2.4.2                          | PostGIS 3.2.2                          |
|-------------------|----------------------------------------|----------------------------------------|
| 3.2.2功能变更         | ST_ConcaveHull弱校验                      | ST_ConcaveHull添加强校验，校验更为严格。            |
| 3.2.2不定义 commutor | OPERATOR &< ,OPERATOR &< ,OPERATOR  &> | OPERATOR &< ,OPERATOR &< ,OPERATOR  &> |

## 11.4 OPEN SOURCE SOFTWARE NOTICE (For PostGIS)

This document contains open source software notice for the product. And this document is confidential information of copyright holder. Recipient shall protect it in due care and shall not disseminate it without permission.

### Warranty Disclaimer

This document is provided “as is” without any warranty whatsoever, including the accuracy or comprehensiveness. Copyright holder of this document may change the contents of this document at any time without prior notice, and copyright holder disclaims any liability in relation to recipient’ s use of this document.

Open source software is provided by the author “as is” and any express or implied warranties, including, but not limited to, the implied warranties of merchantability and fitness for a particular purpose are disclaimed. In no event shall the author be liable for any direct, indirect, incidental, special, exemplary, or consequential damages (including, but not limited to, procurement of substitute goods or services; loss of data or profits; or business interruption) however caused and on any theory of liability, whether in contract, strict liability, or tort (including negligence or otherwise) arising in any way out of the use of open source software, even if advised of the possibility of such damage.

### Copyright Notice And License Texts

Software: postgis-2.4.2

Copyright notice:

"Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (C) 1989, 1991 Free Software Foundation, Inc.,  
51 Franklin Street, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301  
Copyright 2008 Kevin Neufeld  
Copyright (c) 2009 Walter Bruce Sinclair  
Copyright 2006-2013 Stephen Woodbridge.  
Copyright (c) 2008 Walter Bruce Sinclair  
Copyright (c) 2012 TJ Holowaychuk <tj@vision-media.ca>  
Copyright (c) 2008, by Attractive Chaos <attractivechaos@aol.co.uk>



Copyright (c) 2001-2012 Walter Bruce Sinclair  
Copyright (c) 2010 Walter Bruce Sinclair  
Copyright 2006 Stephen Woodbridge  
Copyright 2006-2010 Stephen Woodbridge.  
Copyright (c) 2006-2014 Stephen Woodbridge.  
Copyright (c) 2017, Even Rouault <even.rouault at spatialys.com>  
Copyright (C) 2004-2015 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2008-2011 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2008 Mark Cave-Ayland <mark.cave-ayland@siriusit.co.uk>  
Copyright 2015 Nicklas Avén <nicklas.aven@jordogskog.no>  
Copyright 2008 Paul Ramsey  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2012 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2014 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2013 Olivier Courtin <olivier.courtin@oslandia.com>  
Copyright 2009 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright 2008 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright 2011 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2015 Daniel Baston  
Copyright 2009 Olivier Courtin <olivier.courtin@oslandia.com>  
Copyright 2014 Kashif Rasul <kashif.rasul@gmail.com> and  
Shoaib Burq <saburq@gmail.com>  
Copyright 2013 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2010 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2017 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2015 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2009 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2010 Olivier Courtin <olivier.courtin@oslandia.com>  
Copyright 2014 Nicklas Avén  
Copyright 2011-2016 Regina Obe  
Copyright (C) 2008 Paul Ramsey  
Copyright (C) 2011-2015 Sandro Santilli <strk@kbt.io>

Copyright 2010-2012 Olivier Courtin <olivier.courtin@oslandia.com>  
Copyright (C) 2015 Daniel Baston <dbaston@gmail.com>  
Copyright (C) 2013 Nicklas Avén  
Copyright (C) 2016 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2017 Darafei Praliaskouski <me@komzpa.net>  
Copyright (c) 2016, Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2011-2012 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2011 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2007-2008 Mark Cave-Ayland  
Copyright (C) 2001-2006 Refrations Research Inc.  
Copyright 2015 Daniel Baston <dbaston@gmail.com>  
Copyright 2009 David Skea <David.Skea@gov.bc.ca>  
Copyright (C) 2012-2015 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2012-2015 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2001-2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2004 Refrations Research Inc.  
Copyright 2011-2014 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2009-2010 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2015-2016 Daniel Baston <dbaston@gmail.com>  
Copyright 2011-2015 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2007-2008 Mark Cave-Ayland  
Copyright 2012-2013 Oslandia <infos@oslandia.com>  
Copyright (C) 2015-2017 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2001-2003 Refrations Research Inc.  
Copyright 2016 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2011 Kashif Rasul <kashif.rasul@gmail.com>  
Copyright (C) 2014 Nicklas Avén  
Copyright (C) 2010 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2010-2015 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2011-2014 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 1984, 1989-1990, 2000-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (C) 2011 Paul Ramsey

Copyright 2001-2003 Refrations Research Inc.  
Copyright 2009-2010 Olivier Courtin <olivier.courtin@oslandia.com>  
Copyright 2010-2012 Oslandia  
Copyright 2006 Corporacion Autonoma Regional de Santander  
Copyright 2013 Nicklas Avén  
Copyright 2011-2016 Arrival 3D, Regina Obe  
Copyright (C) 2009 David Skea <David.Skea@gov.bc.ca>  
Copyright (C) 2017 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2009-2012 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2010 - Oslandia  
Copyright (C) 2006 Mark Leslie <mark.leslie@lisasoft.com>  
Copyright (C) 2008-2009 Mark Cave-Ayland <mark.cave-ayland@siriusit.co.uk>  
Copyright (C) 2009-2015 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2010 Olivier Courtin <olivier.courtin@camptocamp.com>  
Copyright 2010 Nicklas Avén  
Copyright 2012 Paul Ramsey  
Copyright 2011 Nicklas Avén  
Copyright 2002 Thamer Alharbash  
Copyright 2011 OSGeo  
Copyright (C) 2009-2011 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2008 Mark Cave-Ayland <mark.cave-ayland@siriusit.co.uk>  
Copyright (C) 2004-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright 2010 LISAssoft Pty Ltd  
Copyright 2010 Mark Leslie  
Copyright (c) 1999, Frank Warmerdam  
Copyright 2009 Mark Cave-Ayland <mark.cave-ayland@siriusit.co.uk>  
Copyright (c) 2007, Frank Warmerdam  
Copyright 2008 OpenGeo.org  
Copyright (C) 2008 OpenGeo.org  
Copyright (C) 2009 Mark Cave-Ayland <mark.cave-ayland@siriusit.co.uk>  
Copyright 2010 LISAssoft  
Copyright (C) 2010 Mark Cave-Ayland <mark.cave-ayland@siriusit.co.uk>  
Copyright (c) 1999, 2001, Frank Warmerdam

Copyright (C) 2016-2017 Bjørn Harrell <bjorn@wololo.org>  
Copyright (C) 2017 Danny Goette <danny.goette@fem.tu-ilmenau.de>  
Copyright 2009-2011 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
^copyright^  
Copyright 2012 (C) Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright 2009 Paul Ramsey <pramsey@opengeo.org>  
Copyright 2001-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2010 Olivier Courtin <olivier.courtin@oslandia.com>  
By Nathan Wagner, copyright disclaimed,  
this entire file is in the public domain  
Copyright 2009-2011 Olivier Courtin <olivier.courtin@oslandia.com>  
Copyright (C) 2001-2005 Refrations Research Inc.  
Copyright 2001-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright 2009-2014 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright (C) 2008 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
Copyright 2012 J Smith <dark.panda@gmail.com>  
Copyright 2009 - 2010 Oslandia  
Copyright 2009 Oslandia  
Copyright 2001-2005 Refrations Research Inc.  
Copyright 2016 Paul Ramsey <pramsey@cleverelephant.ca>  
Copyright 2016 Daniel Baston <dbaston@gmail.com>  
Copyright (C) 2011 OpenGeo.org  
Copyright (c) 2003-2017, Troy D. Hanson <http://troydhanson.github.com/uthash/>  
Copyright (C) 2011 Regents of the University of California  
Copyright (C) 2011-2013 Regents of the University of California  
Copyright (C) 2010-2011 Jorge Arevalo <jorge.arevalo@deimos-space.com>  
Copyright (C) 2010-2011 David Zwarg <dzwarg@azavea.com>  
Copyright (C) 2009-2011 Pierre Racine <pierre.racine@sbf.ulaval.ca>  
Copyright (C) 2009-2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2008-2009 Sandro Santilli <strk@kbt.io>

Copyright (C) 2013 Nathaneil Hunter Clay <clay.nathaniel@gmail.com>  
Copyright (C) 2013 Nathaniel Hunter Clay <clay.nathaniel@gmail.com>  
Copyright (C) 2013 Bborie Park <dustymugs@gmail.com>  
Copyright (C) 2013 Nathaniel Hunter Clay <clay.nathaniel@gmail.com>  
(C) 2009 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2009-2010 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2009-2010 Jorge Arevalo <jorge.arevalo@deimos-space.com>  
Copyright (C) 2012 Regents of the University of California  
Copyright (C) 2013 Regents of the University of California  
Copyright (C) 2012-2013 Regents of the University of California  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@kbt.io>  
"

License: The GPL v2 License.

GNU GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2, June 1991

Copyright (C) 1989, 1991 Free Software Foundation, Inc.

51 Franklin St, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license document, but changing it is not allowed.

Preamble

The licenses for most software are designed to take away your freedom to share and change it. By contrast, the GNU General Public License is intended to guarantee your freedom to share and change free software--to make sure the software is free for all its users. This General Public License applies to most of the Free Software Foundation's software and to any other program whose authors commit to using it. (Some other Free Software Foundation software is covered by the GNU Library General Public License instead.) You can apply it to your programs, too.

When we speak of free software, we are referring to freedom, not price. Our General Public Licenses are designed to make sure that you have the freedom to distribute copies of free software (and charge for this service if you wish), that you receive source code or can get it if you want it, that you can change the software or use pieces of it in new free programs; and that you know you can do these things.

To protect your rights, we need to make restrictions that forbid anyone to deny you these rights or to ask you to surrender the rights. These restrictions translate

to certain responsibilities for you if you distribute copies of the software, or if you modify it.

For example, if you distribute copies of such a program, whether gratis or for a fee, you must give the recipients all the rights that you have. You must make sure that they, too, receive or can get the source code. And you must show them these terms so they know their rights.

We protect your rights with two steps: (1) copyright the software, and (2) offer you this license which gives you legal permission to copy, distribute and/or modify the software.

Also, for each author's protection and ours, we want to make certain that everyone understands that there is no warranty for this free software. If the software is modified by someone else and passed on, we want its recipients to know that what they have is not the original, so that any problems introduced by others will not reflect on the original authors' reputations.

Finally, any free program is threatened constantly by software patents. We wish to avoid the danger that redistributors of a free program will individually obtain patent licenses, in effect making the program proprietary. To prevent this, we have made it clear that any patent must be licensed for everyone's free use or not licensed at all.

The precise terms and conditions for copying, distribution and modification follow.?

## GNU GENERAL PUBLIC LICENSE

### TERMS AND CONDITIONS FOR COPYING, DISTRIBUTION AND MODIFICATION

0. This License applies to any program or other work which contains a notice placed by the copyright holder saying it may be distributed under the terms of this General Public License. The "Program", below, refers to any such program or work, and a "work based on the Program" means either the Program or any derivative work under copyright law: that is to say, a work containing the Program or a portion of it, either verbatim or with modifications and/or translated into another language. (Hereinafter, translation is included without limitation in the term "modification".) Each licensee is addressed as "you".

Activities other than copying, distribution and modification are not covered by this License; they are outside its scope. The act of running the Program is not restricted, and the output from the Program is covered only if its contents constitute a work based on the Program (independent of having been made by running the Program). Whether that is true depends on what the Program does.

1. You may copy and distribute verbatim copies of the Program's source code as you receive it, in any medium, provided that you conspicuously and appropriately publish on each copy an appropriate copyright notice and disclaimer of warranty; keep intact all the notices that refer to this License and to the absence of any warranty; and give any other recipients of the Program a copy of this License along with the Program.

You may charge a fee for the physical act of transferring a copy, and you may at your option offer warranty protection in exchange for a fee.

2. You may modify your copy or copies of the Program or any portion of it, thus forming a work based on the Program, and copy and distribute such modifications or work under the terms of Section 1 above, provided that you also meet all of these conditions:

a) You must cause the modified files to carry prominent notices stating that you changed the files and the date of any change.

b) You must cause any work that you distribute or publish, that in whole or in part contains or is derived from the Program or any part thereof, to be licensed as a whole at no charge to all third parties under the terms of this License.

c) If the modified program normally reads commands interactively when run, you must cause it, when started running for such interactive use in the most ordinary way, to print or display an announcement including an appropriate copyright notice and a notice that there is no warranty (or else, saying that you provide a warranty) and that users may redistribute the program under these conditions, and telling the user how to view a copy of this License. (Exception: if the Program itself is interactive but does not normally print such an announcement, your work based on the Program is not required to print an announcement.)

These requirements apply to the modified work as a whole. If identifiable sections of that work are not derived from the Program, and can be reasonably considered independent and separate works in themselves, then this License, and its terms, do not apply to those sections when you distribute them as separate works. But when you distribute the same sections as part of a whole which is a work based on the Program, the distribution of the whole must be on the terms of this License, whose permissions for other licensees extend to the entire whole, and thus to each and every part regardless of who wrote it.

Thus, it is not the intent of this section to claim rights or contest your rights to work written entirely by you; rather, the intent is to exercise the right to control the distribution of derivative or collective works based on the Program.

In addition, mere aggregation of another work not based on the Program with the Program (or with a work based on the Program) on a volume of a storage or distribution medium does not bring the other work under the scope of this License.

3. You may copy and distribute the Program (or a work based on it, under Section 2) in object code or executable form under the terms of Sections 1 and 2 above provided that you also do one of the following:

a) Accompany it with the complete corresponding machine-readable source code, which must be distributed under the terms of Sections 1 and 2 above on a medium customarily used for software interchange; or,

- b) Accompany it with a written offer, valid for at least three years, to give any third party, for a charge no more than your cost of physically performing source distribution, a complete machine-readable copy of the corresponding source code, to be distributed under the terms of Sections 1 and 2 above on a medium customarily used for software interchange; or,
- c) Accompany it with the information you received as to the offer to distribute corresponding source code. (This alternative is allowed only for noncommercial distribution and only if you received the program in object code or executable form with such an offer, in accord with Subsection b above.)

The source code for a work means the preferred form of the work for making modifications to it. For an executable work, complete source code means all the source code for all modules it contains, plus any associated interface definition files, plus the scripts used to control compilation and installation of the executable. However, as a special exception, the source code distributed need not include anything that is normally distributed (in either source or binary form) with the major components (compiler, kernel, and so on) of the operating system on which the executable runs, unless that component itself accompanies the executable.

If distribution of executable or object code is made by offering access to copy from a designated place, then offering equivalent access to copy the source code from the same place counts as distribution of the source code, even though third parties are not compelled to copy the source along with the object code.

4. You may not copy, modify, sublicense, or distribute the Program except as expressly provided under this License. Any attempt otherwise to copy, modify, sublicense or distribute the Program is void, and will automatically terminate your rights under this License. However, parties who have received copies, or rights, from you under this License will not have their licenses terminated so long as such parties remain in full compliance.

5. You are not required to accept this License, since you have not signed it. However, nothing else grants you permission to modify or distribute the Program or its derivative works. These actions are prohibited by law if you do not accept this License. Therefore, by modifying or distributing the Program (or any work based on the Program), you indicate your acceptance of this License to do so, and all its terms and conditions for copying, distributing or modifying the Program or works based on it.

6. Each time you redistribute the Program (or any work based on the Program), the recipient automatically receives a license from the original licensor to copy, distribute or modify the Program subject to these terms and conditions. You may not impose any further restrictions on the recipients' exercise of the rights granted herein. You are not responsible for enforcing compliance by third parties to this License.

7. If, as a consequence of a court judgment or allegation of patent infringement or for any other reason (not limited to patent issues), conditions are imposed on you (whether by court order, agreement or otherwise) that contradict the conditions of



this License, they do not excuse you from the conditions of this License. If you cannot distribute so as to satisfy simultaneously your obligations under this License and any other pertinent obligations, then as a consequence you may not distribute the Program at all. For example, if a patent license would not permit royalty-free redistribution of the Program by all those who receive copies directly or indirectly through you, then the only way you could satisfy both it and this License would be to refrain entirely from distribution of the Program.

If any portion of this section is held invalid or unenforceable under any particular circumstance, the balance of the section is intended to apply and the section as a whole is intended to apply in other circumstances.

It is not the purpose of this section to induce you to infringe any patents or other property right claims or to contest validity of any such claims; this section has the sole purpose of protecting the integrity of the free software distribution system, which is implemented by public license practices. Many people have made generous contributions to the wide range of software distributed through that system in reliance on consistent application of that system; it is up to the author/donor to decide if he or she is willing to distribute software through any other system and a licensee cannot impose that choice.

This section is intended to make thoroughly clear what is believed to be a consequence of the rest of this License.

8. If the distribution and/or use of the Program is restricted in certain countries either by patents or by copyrighted interfaces, the original copyright holder who places the Program under this License may add an explicit geographical distribution limitation excluding those countries, so that distribution is permitted only in or among countries not thus excluded. In such case, this License incorporates the limitation as if written in the body of this License.

9. The Free Software Foundation may publish revised and/or new versions of the General Public License from time to time. Such new versions will be similar in spirit to the present version, but may differ in detail to address new problems or concerns.

Each version is given a distinguishing version number. If the Program specifies a version number of this License which applies to it and "any later version", you have the option of following the terms and conditions either of that version or of any later version published by the Free Software Foundation. If the Program does not specify a version number of this License, you may choose any version ever published by the Free Software Foundation.

10. If you wish to incorporate parts of the Program into other free programs whose distribution conditions are different, write to the author to ask for permission. For software which is copyrighted by the Free Software Foundation, write to the Free Software Foundation; we sometimes make exceptions for this. Our decision will be guided by the two goals of preserving the free status of all derivatives of our free software and of promoting the sharing and reuse of software generally.

NO WARRANTY

11. BECAUSE THE PROGRAM IS LICENSED FREE OF CHARGE, THERE IS NO WARRANTY FOR THE PROGRAM, TO THE EXTENT PERMITTED BY APPLICABLE LAW. EXCEPT WHEN OTHERWISE STATED IN WRITING THE COPYRIGHT HOLDERS AND/OR OTHER PARTIES PROVIDE THE PROGRAM "AS IS" WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND, EITHER EXPRESSED OR IMPLIED, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. THE ENTIRE RISK AS TO THE QUALITY AND PERFORMANCE OF THE PROGRAM IS WITH YOU. SHOULD THE PROGRAM PROVE DEFECTIVE, YOU ASSUME THE COST OF ALL NECESSARY SERVICING, REPAIR OR CORRECTION.

12. IN NO EVENT UNLESS REQUIRED BY APPLICABLE LAW OR AGREED TO IN WRITING WILL ANY COPYRIGHT HOLDER, OR ANY OTHER PARTY WHO MAY MODIFY AND/OR REDISTRIBUTE THE PROGRAM AS PERMITTED ABOVE, BE LIABLE TO YOU FOR DAMAGES, INCLUDING ANY GENERAL, SPECIAL, INCIDENTAL OR CONSEQUENTIAL DAMAGES ARISING OUT OF THE USE OR INABILITY TO USE THE PROGRAM (INCLUDING BUT NOT LIMITED TO LOSS OF DATA OR DATA BEING RENDERED INACCURATE OR LOSSES SUSTAINED BY YOU OR THIRD PARTIES OR A FAILURE OF THE PROGRAM TO OPERATE WITH ANY OTHER PROGRAMS), EVEN IF SUCH HOLDER OR OTHER PARTY HAS BEEN ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGES.

#### END OF TERMS AND CONDITIONS

#### How to Apply These Terms to Your New Programs

If you develop a new program, and you want it to be of the greatest possible use to the public, the best way to achieve this is to make it free software which everyone can redistribute and change under these terms.

To do so, attach the following notices to the program. It is safest to attach them to the start of each source file to most effectively convey the exclusion of warranty; and each file should have at least the "copyright" line and a pointer to where the full notice is found.

<one line to give the program's name and a brief idea of what it does.>

Copyright (C) <year> <name of author>

This program is free software; you can redistribute it and/or modify it under the terms of the GNU General Public License as published by the Free Software Foundation; either version 2 of the License, or (at your option) any later version.

This program is distributed in the hope that it will be useful, but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the GNU General Public License for more details.

You should have received a copy of the GNU General Public License along with this program; if not, write to the Free Software Foundation, Inc., 51 Franklin St, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Also add information on how to contact you by electronic and paper mail.

If the program is interactive, make it output a short notice like this when it starts in an interactive mode:

Gnomovision version 69, Copyright (C) year name of author

Gnomovision comes with ABSOLUTELY NO WARRANTY; for details type `show w'.

This is free software, and you are welcome to redistribute it under certain conditions; type `show c' for details.

The hypothetical commands `show w' and `show c' should show the appropriate parts of the General Public License. Of course, the commands you use may be called something other than `show w' and `show c'; they could even be mouse-clicks or menu items--whatever suits your program.

You should also get your employer (if you work as a programmer) or your school, if any, to sign a "copyright disclaimer" for the program, if necessary. Here is a sample; alter the names:

Yoyodyne, Inc., hereby disclaims all copyright interest in the program  
`Gnomovision' (which makes passes at compilers) written by James Hacker.

<signature of Ty Coon>, 1 April 1989 Ty Coon, President of Vice

This General Public License does not permit incorporating your program into proprietary programs. If your program is a subroutine library, you may consider it more useful to permit linking proprietary applications with the library. If this is what you want to do, use the GNU Library General Public License instead of this License.

Software:Geos

Copyright notice:

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2013 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
([www.grinninglizard.com](http://www.grinninglizard.com))

License: LGPL V2.1

GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <[ragi@burhum.com](mailto:ragi@burhum.com)>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston

Copyright (C) 2008 Sean Gillies

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <[mika.heiskanen@fmi.fi](mailto:mika.heiskanen@fmi.fi)>

Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <[strk@keybit.net](mailto:strk@keybit.net)>

Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot

Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301  
  
Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.  
  
Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyal Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1

## GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston

Copyright (C) 2008 Sean Gillies

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>

Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot

Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>



Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301  
  
Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.  
  
Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston

Copyright (C) 2008 Sean Gillies

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>

Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot

Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Wu Yongwei

Copyright (C) 2012 Excensus LLC.

Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.

Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frii.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyal Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

License: LGPL V2.1

GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyal Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301  
  
Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006 Refrations Research

Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com

Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>

Copyright (C) 2015 Nyal Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>

Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

License: LGPL V2.1

GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston

Copyright (C) 2008 Sean Gillies

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyal Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301  
  
Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.  
  
Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>



Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>

Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>

Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

License: LGPL V2.1

GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston

Copyright (C) 2008 Sean Gillies

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>

Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frii.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301  
  
Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.  
  
Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)

License: LGPL V2.1

GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston

Copyright (C) 2008 Sean Gillies

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>

Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot

Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301  
  
Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.  
  
Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyal Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1

## GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

Version 2.1, February 1999

Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license document, but changing it is not allowed.

Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2016 Daniel Baston

Copyright (C) 2008 Sean Gillies

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.

Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>

Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot

Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.

Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.

Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>



Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frii.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301  
  
Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license  
document, but changing it is not allowed.  
  
Copyright (C) 2005-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2009 Ragi Y. Burhum <ragi@burhum.com>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2005 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006-2011 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009-2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2016 Daniel Baston  
Copyright (C) 2008 Sean Gillies  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>

Copyright (C) 2006 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2008-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2005-2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2007 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2014 Mika Heiskanen <mika.heiskanen@fmi.fi>  
Copyright (C) 2009-2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 2011 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2010 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2009 Mateusz Loskot  
Copyright (C) 2005-2009 Refrations Research Inc.  
Copyright (C) 2001-2009 Vivid Solutions Inc.  
Copyright (C) 2012 Sandro Santilli <strk@keybit.net>  
Copyright (C) 2006 Wu Yongwei  
Copyright (C) 2012 Excensus LLC.  
Copyright (C) 1996-2015 Free Software Foundation, Inc.  
Copyright (c) 1995 Olivier Devillers <Olivier.Devillers@sophia.inria.fr>  
Copyright (C) 2007-2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2010 Safe Software Inc.  
Copyright (C) 2006 Refrations Research  
Copyright 2004 Sean Gillies, sgillies@frie.com  
Copyright (C) 2011 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>  
Copyright (C) 2015 Nyall Dawson <nyall dot dawson at gmail dot com>  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2006 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
Original code (2.0 and earlier )copyright (c) 2000-2002 Lee Thomason  
(www.grinninglizard.com)  
  
License: LGPL V2.1  
  
GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE  
Version 2.1, February 1999  
  
Copyright (C) 1991, 1999 Free Software Foundation, Inc. 51 Franklin Street, Fifth  
Floor, Boston, MA 02110-1301

Everyone is permitted to copy and distribute verbatim copies of this license document, but changing it is not allowed.

[This is the first released version of the Lesser GPL. It also counts as the successor of the GNU Library Public License, version 2, hence the version number 2.1.]

#### Preamble

The licenses for most software are designed to take away your freedom to share and change it. By contrast, the GNU General Public

Licenses are intended to guarantee your freedom to share and change free software--to make sure the software is free for all its users.

This license, the Lesser General Public License, applies to some specially designated software packages--typically libraries--of the Free Software Foundation and other authors who decide to use it. You can use it too, but we suggest you first think carefully about whether this license or the ordinary General Public License is the better strategy to use in any particular case, based on the explanations below.

When we speak of free software, we are referring to freedom of use, not price. Our General Public Licenses are designed to make sure that you have the freedom to distribute copies of free software (and charge for this service if you wish); that you receive source code or can get it if you want it; that you can change the software and use pieces of it in new free programs; and that you are informed that you can do these things.

To protect your rights, we need to make restrictions that forbid distributors to deny you these rights or to ask you to surrender these rights. These restrictions translate to certain responsibilities for you if you distribute copies of the library or if you modify it.

For example, if you distribute copies of the library, whether gratis or for a fee, you must give the recipients all the rights that we gave you. You must make sure that they, too, receive or can get the source code. If you link other code with the library, you must provide complete object files to the recipients, so that they can relink them with the library after making changes to the library and recompiling it. And you must show them these terms so they know their rights.

We protect your rights with a two-step method: (1) we copyright the library, and (2) we offer you this license, which gives you legal permission to copy, distribute and/or modify the library.

To protect each distributor, we want to make it very clear that there is no warranty for the free library. Also, if the library is modified by someone else and passed on, the recipients should know that what they have is not the original version, so that the original author's reputation will not be affected by problems that might be introduced by others.

Finally, software patents pose a constant threat to the existence of any free program. We wish to make sure that a company cannot effectively restrict the

users of a free program by obtaining a restrictive license from a patent holder. Therefore, we insist that any patent license obtained for a version of the library must be consistent with the full freedom of use specified in this license.

Most GNU software, including some libraries, is covered by the ordinary GNU General Public License. This license, the GNU Lesser General Public License, applies to certain designated libraries, and

is quite different from the ordinary General Public License. We use this license for certain libraries in order to permit linking those libraries into non-free programs.

When a program is linked with a library, whether statically or using a shared library, the combination of the two is legally speaking a combined work, a derivative of the original library. The ordinary General Public License therefore permits such linking only if the entire combination fits its criteria of freedom. The Lesser General Public License permits more lax criteria for linking other code with the library.

We call this license the "Lesser" General Public License because it does Less to protect the user's freedom than the ordinary General Public License. It also provides other free software developers Less of an advantage over competing non-free programs. These disadvantages are the reason we use the ordinary General Public License for many libraries. However, the Lesser license provides advantages in certain special circumstances.

For example, on rare occasions, there may be a special need to encourage the widest possible use of a certain library, so that it becomes a de-facto standard. To achieve this, non-free programs must be allowed to use the library. A more frequent case is that a free library does the same job as widely used non-free libraries. In this case, there is little to gain by limiting the free library to free software only, so we use the Lesser General Public License.

In other cases, permission to use a particular library in non-free programs enables a greater number of people to use a large body of free software. For example, permission to use the GNU C Library in

non-free programs enables many more people to use the whole GNU operating system, as well as its variant, the GNU/Linux operating system.

Although the Lesser General Public License is Less protective of the users' freedom, it does ensure that the user of a program that is linked with the Library has the freedom and the wherewithal to run that program using a modified version of the Library.

The precise terms and conditions for copying, distribution and modification follow. Pay close attention to the difference between a "work based on the library" and a "work that uses the library". The

former contains code derived from the library, whereas the latter must be combined with the library in order to run.

GNU LESSER GENERAL PUBLIC LICENSE

TERMS AND CONDITIONS FOR COPYING, DISTRIBUTION AND MODIFICATION

0. This License Agreement applies to any software library or other program which contains a notice placed by the copyright holder or other authorized party saying it may be distributed under the terms of this Lesser General Public License (also called "this License"). Each licensee is addressed as "you".

A "library" means a collection of software functions and/or data prepared so as to be conveniently linked with application programs (which use some of those functions and data) to form executables.

The "Library", below, refers to any such software library or work which has been distributed under these terms. A "work based on the Library" means either the Library or any derivative work under

copyright law: that is to say, a work containing the Library or a portion of it, either verbatim or with modifications and/or translated straightforwardly into another language. (Hereinafter, translation is included without limitation in the term "modification".)

"Source code" for a work means the preferred form of the work for making modifications to it. For a library, complete source code means all the source code for all modules it contains, plus any associated interface definition files, plus the scripts used to control compilation and installation of the library.

Activities other than copying, distribution and modification are not covered by this License; they are outside its scope. The act of running a program using the Library is not restricted, and output from such a program is covered only if its contents constitute a work based on the Library (independent of the use of the Library in a tool for writing it). Whether that is true depends on what the Library does and what the program that uses the Library does.

1. You may copy and distribute verbatim copies of the Library's complete source code as you receive it, in any medium, provided that you conspicuously and appropriately publish on each copy an

appropriate copyright notice and disclaimer of warranty; keep intact all the notices that refer to this License and to the absence of any warranty; and distribute a copy of this License along with the

Library.

You may charge a fee for the physical act of transferring a copy, and you may at your option offer warranty protection in exchange for a fee.

2. You may modify your copy or copies of the Library or any portion of it, thus forming a work based on the Library, and copy and distribute such modifications or work under the terms of Section 1

above, provided that you also meet all of these conditions:

a) The modified work must itself be a software library.

b) You must cause the files modified to carry prominent notices stating that you changed the files and the date of any change.

c) You must cause the whole of the work to be licensed at no charge to all third parties under the terms of this License.

d) If a facility in the modified Library refers to a function or a table of data to be supplied by an application program that uses the facility, other than as an argument passed when the facility is invoked, then you must make a good faith effort to ensure that, in the event an application does not supply such function or table, the facility still operates, and performs whatever part of its purpose remains meaningful.

(For example, a function in a library to compute square roots has a purpose that is entirely well-defined independent of the application. Therefore, Subsection 2d requires that any application-supplied function or table used by this function must be optional: if the application does not supply it, the square root function must still compute square roots.)

These requirements apply to the modified work as a whole. If identifiable sections of that work are not derived from the Library, and can be reasonably considered independent and separate works in

themselves, then this License, and its terms, do not apply to those sections when you distribute them as separate works. But when you distribute the same sections as part of a whole which is a work based on the Library, the distribution of the whole must be on the terms of this License, whose permissions for other licensees extend to the entire whole, and thus to each and every part regardless of who wrote it.

Thus, it is not the intent of this section to claim rights or contest your rights to work written entirely by you; rather, the intent is to exercise the right to control the distribution of derivative or collective works based on the Library.

In addition, mere aggregation of another work not based on the Library with the Library (or with a work based on the Library) on a volume of a storage or distribution medium does not bring the other work under the scope of this License.

3. You may opt to apply the terms of the ordinary GNU General Public License instead of this License to a given copy of the Library. To do this, you must alter all the notices that refer to this License, so that they refer to the ordinary GNU General Public License, version 2, instead of to this License. (If a newer version than version 2 of the ordinary GNU General Public License has appeared, then you can specify that version instead if you wish.) Do not make any other change in these notices.

Once this change is made in a given copy, it is irreversible for that copy, so the ordinary GNU General Public License applies to all subsequent copies and derivative works made from that copy.

This option is useful when you wish to copy part of the code of the Library into a program that is not a library.

4. You may copy and distribute the Library (or a portion or derivative of it, under Section 2) in object code or executable form under the terms of Sections 1 and 2 above provided that you accompany

it with the complete corresponding machine-readable source code, which must be distributed under the terms of Sections 1 and 2 above on a medium customarily used for software interchange.

If distribution of object code is made by offering access to copy from a designated place, then offering equivalent access to copy the source code from the same place satisfies the requirement to

distribute the source code, even though third parties are not compelled to copy the source along with the object code.

5. A program that contains no derivative of any portion of the Library, but is designed to work with the Library by being compiled or linked with it, is called a "work that uses the Library". Such a

work, in isolation, is not a derivative work of the Library, and therefore falls outside the scope of this License.

However, linking a "work that uses the Library" with the Library creates an executable that is a derivative of the Library (because it contains portions of the Library), rather than a "work that uses the library". The executable is therefore covered by this License.

Section 6 states terms for distribution of such executables.

When a "work that uses the Library" uses material from a header file that is part of the Library, the object code for the work may be a derivative work of the Library even though the source code is not. Whether this is true is especially significant if the work can be linked without the Library, or if the work is itself a library. The threshold for this to be true is not precisely defined by law.

If such an object file uses only numerical parameters, data structure layouts and accessors, and small macros and small inline functions (ten lines or less in length), then the use of the object

file is unrestricted, regardless of whether it is legally a derivative work. (Executables containing this object code plus portions of the Library will still fall under Section 6.)

Otherwise, if the work is a derivative of the Library, you may distribute the object code for the work under the terms of Section 6. Any executables containing that work also fall under Section 6,

whether or not they are linked directly with the Library itself.

6. As an exception to the Sections above, you may also combine or link a "work that uses the Library" with the Library to produce a work containing portions of the Library, and distribute that work

under terms of your choice, provided that the terms permit modification of the work for the customer's own use and reverse engineering for debugging such modifications.

You must give prominent notice with each copy of the work that the Library is used in it and that the Library and its use are covered by this License. You must supply a copy of this License. If the work during execution displays copyright notices, you must include the copyright notice for the Library among them, as well as a reference directing the user to the copy of this License. Also, you must do one of these things:

a) Accompany the work with the complete corresponding machine-readable source code for the Library including whatever changes were used in the work (which must be distributed under Sections 1 and 2 above); and, if the work is an executable linked with the Library, with the complete machine-readable "work that uses the Library", as object code and/or source code, so that the user can modify the Library and then relink to produce a modified executable containing the modified Library. (It is understood that the user who changes the contents of definitions files in the Library will not necessarily be able to recompile the application to use the modified definitions.)

b) Use a suitable shared library mechanism for linking with the Library. A suitable mechanism is one that (1) uses at run time a copy of the library already present on the user's computer system,

rather than copying library functions into the executable, and (2) will operate properly with a modified version of the library, if the user installs one, as long as the modified version is interface-compatible with the version that the work was made with.

c) Accompany the work with a written offer, valid for at least three years, to give the same user the materials specified in Subsection 6a, above, for a charge no more than the cost of performing this distribution.

d) If distribution of the work is made by offering access to copy from a designated place, offer equivalent access to copy the above specified materials from the same place.

e) Verify that the user has already received a copy of these materials or that you have already sent this user a copy.

For an executable, the required form of the "work that uses the Library" must include any data and utility programs needed for reproducing the executable from it. However, as a special exception,

the materials to be distributed need not include anything that is normally distributed (in either source or binary form) with the major components (compiler, kernel, and so on) of the operating system on



which the executable runs, unless that component itself accompanies the executable.

It may happen that this requirement contradicts the license restrictions of other proprietary libraries that do not normally accompany the operating system. Such a contradiction means you cannot

use both them and the Library together in an executable that you distribute.

7. You may place library facilities that are a work based on the Library side-by-side in a single library together with other library facilities not covered by this License, and distribute such a combined library, provided that the separate distribution of the work based on the Library and of the other library facilities is otherwise permitted, and provided that you do these two things:

a) Accompany the combined library with a copy of the same work based on the Library, uncombined with any other library facilities. This must be distributed under the terms of the Sections above.

b) Give prominent notice with the combined library of the fact that part of it is a work based on the Library, and explaining where to find the accompanying uncombined form of the same work.

8. You may not copy, modify, sublicense, link with, or distribute the Library except as expressly provided under this License. Any attempt otherwise to copy, modify, sublicense, link with, or distribute the Library is void, and will automatically terminate your rights under this License. However, parties who have received copies, or rights, from you under this License will not have their licenses terminated so long as such parties remain in full compliance.

9. You are not required to accept this License, since you have not signed it. However, nothing else grants you permission to modify or distribute the Library or its derivative works. These actions are prohibited by law if you do not accept this License. Therefore, by modifying or distributing the Library (or any work based on the Library), you indicate your acceptance of this License to do so, and all its terms and conditions for copying, distributing or modifying the Library or works based on it.

10. Each time you redistribute the Library (or any work based on the Library), the recipient automatically receives a license from the original licensor to copy, distribute, link with or modify the Library subject to these terms and conditions. You may not impose any further restrictions on the recipients' exercise of the rights granted herein.

You are not responsible for enforcing compliance by third parties with this License.

11. If, as a consequence of a court judgment or allegation of patent infringement or for any other reason (not limited to patent issues), conditions are imposed on you (whether by court order, agreement or otherwise) that contradict the conditions of this License, they do not excuse you from the conditions of this License. If you cannot distribute so as to satisfy simultaneously your obligations under this License and any other pertinent obligations, then as a consequence you

may not distribute the Library at all. For example, if a patent license would not permit royalty-free redistribution of the Library by all those who receive copies directly or indirectly through you, then the only way you could satisfy both it and this License would be to refrain entirely from distribution of the Library.

If any portion of this section is held invalid or unenforceable under any particular circumstance, the balance of the section is intended to apply, and the section as a whole is intended to apply in other circumstances.

It is not the purpose of this section to induce you to infringe any patents or other property right claims or to contest validity of any such claims; this section has the sole purpose of protecting the

integrity of the free software distribution system which is implemented by public license practices. Many people have made generous contributions to the wide range of software distributed through that system in reliance on consistent application of that system; it is up to the author/donor to decide if he or she is willing to distribute software through any other system and a licensee cannot impose that choice.

This section is intended to make thoroughly clear what is believed to be a consequence of the rest of this License.

12. If the distribution and/or use of the Library is restricted in certain countries either by patents or by copyrighted interfaces, the original copyright holder who places the Library under this License may add an explicit geographical distribution limitation excluding those countries, so that distribution is permitted only in or among countries not thus excluded. In such case, this License incorporates the limitation as if written in the body of this License.

13. The Free Software Foundation may publish revised and/or new versions of the Lesser General Public License from time to time.

Such new versions will be similar in spirit to the present version, but may differ in detail to address new problems or concerns.

Each version is given a distinguishing version number. If the Library specifies a version number of this License which applies to it and "any later version", you have the option of following the terms and conditions either of that version or of any later version published by the Free Software Foundation. If the Library does not specify a license version number, you may choose any version ever published by the Free Software Foundation.

14. If you wish to incorporate parts of the Library into other free programs whose distribution conditions are incompatible with these, write to the author to ask for permission. For software which is

copyrighted by the Free Software Foundation, write to the Free Software Foundation; we sometimes make exceptions for this. Our decision will be guided by the two goals of preserving the free status

of all derivatives of our free software and of promoting the sharing and reuse of software generally.

## NO WARRANTY

15. BECAUSE THE LIBRARY IS LICENSED FREE OF CHARGE, THERE IS NO WARRANTY FOR THE LIBRARY, TO THE EXTENT PERMITTED BY APPLICABLE LAW. EXCEPT WHEN OTHERWISE STATED IN WRITING THE COPYRIGHT HOLDERS AND/OR OTHER PARTIES PROVIDE THE LIBRARY "AS IS" WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND, EITHER EXPRESSED OR IMPLIED, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. THE ENTIRE RISK AS TO THE QUALITY AND PERFORMANCE OF THE LIBRARY IS WITH YOU. SHOULD THE LIBRARY PROVE DEFECTIVE, YOU ASSUME THE COST OF ALL NECESSARY SERVICING, REPAIR OR CORRECTION.

16. IN NO EVENT UNLESS REQUIRED BY APPLICABLE LAW OR AGREED TO IN WRITING WILL ANY COPYRIGHT HOLDER, OR ANY OTHER PARTY WHO MAY MODIFY AND/OR REDISTRIBUTE THE LIBRARY AS PERMITTED ABOVE, BE LIABLE TO YOU FOR DAMAGES, INCLUDING ANY GENERAL, SPECIAL, INCIDENTAL OR CONSEQUENTIAL DAMAGES ARISING OUT OF THE USE OR INABILITY TO USE THE LIBRARY (INCLUDING BUT NOT LIMITED TO LOSS OF DATA OR DATA BEING RENDERED INACCURATE OR LOSSES SUSTAINED BY YOU OR THIRD PARTIES OR A FAILURE OF THE LIBRARY TO OPERATE WITH ANY OTHER SOFTWARE), EVEN IF SUCH HOLDER OR OTHER PARTY HAS BEEN ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGES.

## END OF TERMS AND CONDITIONS

### How to Apply These Terms to Your New Libraries

If you develop a new library, and you want it to be of the greatest possible use to the public, we recommend making it free software that everyone can redistribute and change. You can do so by permitting redistribution under these terms (or, alternatively, under the terms of the ordinary General Public License).

To apply these terms, attach the following notices to the library. It is safest to attach them to the start of each source file to most effectively convey the exclusion of warranty; and each file should have at least the "copyright" line and a pointer to where the full notice is found.

<one line to give the library's name and a brief idea of what it does.>

Copyright (C) <year> <name of author>

This library is free software; you can redistribute it and/or modify it under the terms of the GNU Lesser General Public License as published by the Free Software Foundation; either version 2.1 of the License, or (at your option) any later version.

This library is distributed in the hope that it will be useful, but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the GNU

Lesser General Public License for more details.

You should have received a copy of the GNU Lesser General Public License along with this library; if not, write to the Free Software Foundation, Inc., 51 Franklin Street, Fifth Floor, Boston, MA 02110-1301

Also add information on how to contact you by electronic and paper mail.

You should also get your employer (if you work as a programmer) or your school, if any, to sign a "copyright disclaimer" for the library, if necessary. Here is a sample; alter the names:

Yoyodyne, Inc., hereby disclaims all copyright interest in the library `Frob' (a library for tweaking knobs) written by James Random Hacker.

<signature of Ty Coon>, 1 April 1990

Ty Coon, President of Vice

That's all there is to it!

Software: JSON-C

Copyright notice:

Copyright (c) 2004, 2005 Metaparadigm Pte. Ltd.

Copyright (c) 2009-2012 Eric Haszlakiewicz

Copyright (c) 2004, 2005 Metaparadigm Pte Ltd

Copyright (c) 2009 Hewlett-Packard Development Company, L.P.

Copyright 2011, John Resig

Copyright 2011, The Dojo Foundation

Copyright (c) 2012 Eric Haszlakiewicz

Copyright (c) 2009-2012 Hewlett-Packard Development Company, L.P.

Copyright (c) 2008-2009 Yahoo! Inc. All rights reserved.

Copyright (C) 1996, 1997, 1998, 1999, 2000, 2001, 2003, 2004, 2005, 2006, 2007, 2008, 2009, 2010, 2011 Free Software Foundation, Inc.

Copyright (c) 2013 Metaparadigm Pte. Ltd.

License: MIT License

Copyright (c) 2009-2012 Eric Haszlakiewicz

Permission is hereby granted, free of charge, to any person obtaining a copy of this software and associated documentation files (the "Software"), to deal in the Software without restriction, including without limitation the rights to use, copy, modify, merge, publish, distribute, sublicense, and/or sell copies of the Software,

and to permit persons to whom the Software is furnished to do so, subject to the following conditions:

The above copyright notice and this permission notice shall be included in all copies or substantial portions of the Software.

THE SOFTWARE IS PROVIDED "AS IS", WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND, EXPRESS OR IMPLIED, INCLUDING BUT NOT LIMITED TO THE WARRANTIES OF MERCHANTABILITY, FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE AND NONINFRINGEMENT. IN NO EVENT SHALL THE AUTHORS OR COPYRIGHT HOLDERS BE LIABLE FOR ANY CLAIM, DAMAGES OR OTHER LIABILITY, WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT, TORT OR OTHERWISE, ARISING FROM, OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE SOFTWARE OR THE USE OR OTHER DEALINGS IN THE SOFTWARE.

-----  
Copyright (c) 2004, 2005 Metaparadigm Pte Ltd

Permission is hereby granted, free of charge, to any person obtaining a copy of this software and associated documentation files (the "Software"), to deal in the Software without restriction, including without limitation the rights to use, copy, modify, merge, publish, distribute, sublicense, and/or sell copies of the Software, and to permit persons to whom the Software is furnished to do so, subject to the following conditions:

The above copyright notice and this permission notice shall be included in all copies or substantial portions of the Software.

THE SOFTWARE IS PROVIDED "AS IS", WITHOUT WARRANTY OF ANY KIND, EXPRESS OR IMPLIED, INCLUDING BUT NOT LIMITED TO THE WARRANTIES OF MERCHANTABILITY, FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE AND NONINFRINGEMENT. IN NO EVENT SHALL THE AUTHORS OR COPYRIGHT HOLDERS BE LIABLE FOR ANY CLAIM, DAMAGES OR OTHER LIABILITY, WHETHER IN AN ACTION OF CONTRACT, TORT OR OTHERWISE, ARISING FROM, OUT OF OR IN CONNECTION WITH THE SOFTWARE OR THE USE OR OTHER DEALINGS IN THE SOFTWARE.

Software: proj

Copyright notice:

"Copyright (C) 2010 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net>

Copyright (C) 2007 Douglas Gregor <doug.gregor@gmail.com>

Copyright (C) 2007 Troy Straszheim

CMake, Copyright (C) 2009-2010 Mateusz Loskot <mateusz@loskot.net> )

Copyright (C) 2011 Nicolas David <nicolas.david@ign.fr>

Copyright (c) 2000, Frank Warmerdam

Copyright (c) 2011, Open Geospatial Consortium, Inc.

Copyright (C) 1996, 1997, 1998, 1999, 2000, 2001, 2003, 2004, 2005, 2006,  
2007, 2008, 2009, 2010, 2011 Free Software Foundation, Inc.

Copyright (c) Charles Karney (2012-2015) <charles@karney.com> and licensed

Copyright (c) 2005, Antonello Andrea

Copyright (c) 2010, Frank Warmerdam

Copyright (c) 1995, Gerald Evenden

Copyright (c) 2000, Frank Warmerdam <warmerdam@pobox.com>

Copyright (c) 2010, Frank Warmerdam <warmerdam@pobox.com>

Copyright (c) 2013, Frank Warmerdam

Copyright (c) 2003 Gerald I. Evenden

Copyright (c) 2012, Frank Warmerdam <warmerdam@pobox.com>

Copyright (c) 2002, Frank Warmerdam

Copyright (c) 2004 Gerald I. Evenden

Copyright (c) 2012 Martin Raspaud

Copyright (c) 2001, Thomas Flemming, tf@ttqv.com

Copyright (c) 2002, Frank Warmerdam <warmerdam@pobox.com>

Copyright (c) 2009, Frank Warmerdam

Copyright (c) 2003, 2006 Gerald I. Evenden

Copyright (c) 2011, 2012 Martin Lambers <marlam@marlam.de>

Copyright (c) 2006, Andrey Kiselev

Copyright (c) 2008-2012, Even Rouault <even dot rouault at mines-paris dot org>

Copyright (c) 2001, Frank Warmerdam

Copyright (c) 2001, Frank Warmerdam <warmerdam@pobox.com>

Copyright (c) 2008 Gerald I. Evenden

"

License: MIT License

Please see above

Software: libxml2

Copyright notice:

"See Copyright for the status of this software.

Copyright (C) 1998-2003 Daniel Veillard. All Rights Reserved.

Copyright (C) 2003 Daniel Veillard.

copy: see Copyright for the status of this software.

copy: see Copyright for the status of this software

copy: see Copyright for the status of this software.

Copyright (C) 2000 Bjorn Reese and Daniel Veillard.

Copy: See Copyright for the status of this software.

See COPYRIGHT for the status of this software

Copyright (C) 2000 Gary Pennington and Daniel Veillard.

Copyright (C) 1996, 1997, 1998, 1999, 2000, 2001, 2003, 2004, 2005, 2006,  
2007 Free Software Foundation, Inc.

Copyright (C) 1998 Bjorn Reese and Daniel Stenberg.

Copyright (C) 2001 Bjorn Reese <breese@users.sourceforge.net>

Copyright (C) 2000 Bjorn Reese and Daniel Stenberg.

Copyright (C) 2001 Bjorn Reese and Daniel Stenberg.

See Copyright for the status of this software

"

License: MIT License

Please see above

# 12 使用 JDBC 或 ODBC 进行 DWS 二次开发

## 12.1 开发前准备

如果用户在APP的开发中，使用了连接池机制，那么需要遵循如下规范：

- 如果在连接中设置了GUC参数，那么在将连接归还连接池之前，必须使用“SET SESSION AUTHORIZATION DEFAULT;RESET ALL;”将连接的状态清空。
- 如果使用了临时表，那么在将连接归还连接池之前，必须将临时表删除。

否则，连接池里面的连接就是有状态的，会对用户后续使用连接池进行操作的正确性带来影响。

### 驱动下载

请参见[下载JDBC或ODBC驱动](#)。

## 12.2 基于 JDBC 开发

### 12.2.1 JDBC 开发流程

JDBC（Java Database Connectivity，java数据库连接）是一种用于执行SQL语句的Java API，可以为多种关系数据库提供统一访问接口，应用程序可基于它操作数据。DWS库提供了对JDBC 4.0特性的支持，需要使用JDK1.6及以上版本编译程序代码，不支持JDBC桥接ODBC方式。JDBC开发应用程序的具体流程如下：



图 12-1 采用 JDBC 开发应用程序的流程

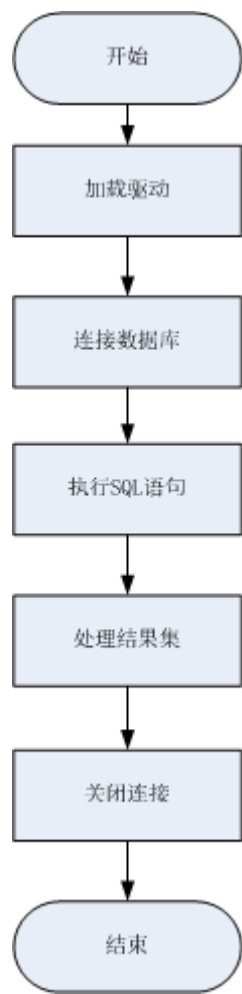


表 12-1 JDBC 开发流程

| 步骤      | 描述                                       |
|---------|------------------------------------------|
| 加载驱动    | 下载JDBC驱动并在程序中编译和加载。                      |
| 连接数据库   | 通过JDBC驱动连接数据库。                           |
| 执行SQL语句 | 应用程序通过执行SQL语句来操作数据库的数据。                  |
| 处理结果集   | 不同类型的结果集有各自的应用场景，应用程序需要根据实际情况选择相应的结果集类型。 |
| 关闭连接    | 在使用数据库连接完成相应的数据操作后，需要关闭数据库连接。            |

12.2.2 JDBC 包与驱动类

JDBC 包

从管理控制台下载包名为dws\_8.x.x\_jdbc\_driver.zip的软件包。

请参见[下载JDBC或ODBC驱动](#)。

解压后有两个JDBC的驱动jar包：

- gsjdbc4.jar：与PostgreSQL保持兼容的驱动包，其中类名、类结构与PostgreSQL驱动完全一致，曾经运行于PostgreSQL的应用程序可以直接移植到当前系统使用。
- gsjdbc200.jar：如果同一JVM进程内需要同时访问PostgreSQL及DWS请使用此驱动包，它的主类名为“com.huawei.gauss200.jdbc.Driver”（即将“org.postgresql”替换为“com.huawei.gauss200.jdbc”），数据库连接的URL前缀为“jdbc:gaussdb”，其余与gsjdbc4.jar相同。

## 驱动类

在创建数据库连接之前，需要加载数据库驱动类“org.postgresql.Driver”（对应包gsjdbc4.jar）或者“com.huawei.gauss200.jdbc.Driver”（对应gsjdbc200.jar）。

### 说明

由于DWS在JDBC的使用上与PG的使用方法保持兼容，所以同时在同一进程内使用两个JDBC的驱动的时候，可能会类名冲突。

## 12.2.3 加载驱动

在创建数据库连接之前，需要先加载数据库驱动程序。

加载驱动有两种方法：

- 在代码中创建连接之前任意位置隐含装载：  
`Class.forName("org.postgresql.Driver");`
- 在JVM启动时参数传递：`java -Djdbc.drivers=org.postgresql.Driver jdbctest`

### 说明

- 上述jdbctest为测试用例程序的名称。
- 当使用gsjdbc200.jar时，上面的Driver类名相应修改为“com.huawei.gauss200.jdbc.Driver”

## 12.2.4 连接数据库

在创建数据库连接之后，才能使用它来执行SQL语句操作数据。

如果您使用的是开源的JDBC驱动程序，应确保数据库参数password\_encryption\_type取值设置为1，如果参数值不为1，可能会出现连接失败，典型的报错信息比如：

“none of the server's SASL authentication mechanisms are supported”，可参考如下操作进行处理：

1. 联系技术支持人员检查数据库参数password\_encryption\_type是否为1，如果取值不为1，需要将该参数修改为1。
2. 新建一个数据库用户用于连接，或者重置准备使用的数据库用户的密码。
  - 如果您使用的是管理员账号，参见[重置密码](#)。
  - 如果是普通用户，可以先通过其他客户端工具（例如Data Studio）连接数据库后，使用ALTER USER语句来修改密码。
3. 再尝试连接数据库。

需要执行以上操作的原因：

- 调整参数的原因：当前MD5算法已被证实可以人工碰撞，已严禁将之用于密码校验算法。DWS 采用默认安全设计，默认禁止MD5算法的密码校验，而 PostgreSQL的开源libpq通信协议恰好使用的是MD5算法。所以需要调整密码算法参数password\_encryption\_type，打开MD5算法。
- 修改密码的原因：DWS 中是不会存储您的密码原文的，而是存储的密码HASH摘要（默认是SHA256摘要），在密码校验时该摘要会与客户端发来的密码摘要进行比对（中间会有加盐操作）。故当您只是单纯调整了密码算法策略时，数据库是无法还原您的密码进而再生成MD5的摘要值的，必须要求您手动修改一次密码或者创建一个新用户，这时新的密码将会采用您设置的HASH算法进行摘要存储，用于下次连接认证。

函数原型

JDBC提供了三个方法，用于创建数据库连接。

- DriverManager.getConnection(String url);
- DriverManager.getConnection(String url, Properties info);
- DriverManager.getConnection(String url, String user, String password);

参数

表 12-2 数据库连接参数

| 参数  | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
|-----|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| url | <p>gsjdbc4.jar数据库连接描述符。格式如下：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>● jdbc:postgresql:database</li><li>● jdbc:postgresql://host/database</li><li>● jdbc:postgresql://host:port/database</li><li>● jdbc:postgresql://host:port[,host:port][...]/database</li></ul> <p><b>说明</b></p> <p>使用gsjdbc200.jar时，将“jdbc:postgresql”修改为“jdbc:gaussdb”</p> <ul style="list-style-type: none"><li>● database为要连接的数据库名称。</li><li>● host为数据库服务器名称或IP地址，当集群绑定弹性负载均衡(ELB)时，应设置为ELB的IP地址。<br/>由于安全原因，数据库CN禁止集群内部其他节点无认证接入。如果要在集群内部访问CN，请将JDBC程序部署在CN所在机器，host使用"127.0.0.1"。否则可能会出现“FATAL: Forbid remote connection with trust method!”错误。<br/>建议业务系统单独部署在集群外部，否则可能会影响数据库运行性能。</li><li>● port为数据库服务器端口。缺省情况下，会尝试连接到localhost的8000端口的database。</li><li>● 支持多ip端口配置形式，jdbc自动实现了负载均衡，多ip端口配置形式是采取随机访问+failover的方式，这个过程系统会自动忽略不可达IP。<br/>以","隔开，例如jdbc:postgresql://10.10.0.13:8000,10.10.0.14:8000/database</li><li>● 使用JDBC连接集群时集群链接地址只支持指定jdbc连接参数，不支持增加变量参数。</li></ul> |

| 参数       | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
|----------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| info     | <p>数据库连接属性。常用的属性如下：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• user：String类型。表示创建连接的数据库用户。</li><li>• password：String类型。表示数据库用户的密码。</li><li>• ssl：Boolean类型。表示是否使用SSL连接。</li><li>• loggerLevel：string类型。为LogStream或LogWriter设置记录进DriverManager当前值的日志信息量。目前支持"OFF"、"DEBUG"和"TRACE"。值为"DEBUG"时，表示只打印DEBUG级别以上的日志，将记录非常少的信息。值等于TRACE时，表示打印DEBUG和TRACE级别的日志，将产生详细的日志信息。默认值为OFF，表示不打印日志。</li><li>• prepareThreshold：integer类型。用于确定在转换为服务器端的预备语句之前，要求执行方法PreparedStatement的次数。缺省值是5。</li><li>• batchSize：boolean类型，用于确定是否使用batch模式连接。</li><li>• fetchsize：integer类型，用于设置数据库链接所创建statement的默认fetchsize。</li><li>• ApplicationName：string类型。应用名称，在不做设置时，缺省值为PostgreSQL JDBC Driver。</li><li>• allowReadOnly:boolean类型，用于设置connection是否允许设置readonly模式，默认为false，若该参数不被设置为true，则执行connection.setReadOnly不生效。</li><li>• blobMode:string类型，用于设置setBinaryStream方法为不同的数据类型赋值，设置为on时表示为blob数据类型赋值，设置为off时表示为bytea数据类型赋值，默认为on。</li><li>• connectionExtraInfo：Boolean类型。表示驱动是否上报当前驱动的部署路径、进程属主用户到数据库。</li></ul> <p><b>说明</b></p> <p>取值范围：true或false，默认值为true。设置connectionExtraInfo为true，JDBC驱动会将当前驱动的部署路径、进程属主用户上报到数据库中，记录在connection_info参数（参见<a href="#">connection_info</a>）里；同时可以在<a href="#">PG_STAT_ACTIVITY</a>和<a href="#">PGXC_STAT_ACTIVITY</a>中查询到。</p> |
| user     | 数据库用户。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
| password | 数据库用户的密码。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |

关闭连接

在使用数据库连接完成相应的数据操作后，需要关闭数据库连接。

关闭数据库连接可以直接调用其close方法即可。如：**conn.close()**

示例

```
//以下用例以gsjdbc4.jar为例，如果要使用gsjdbc200.jar，请替换驱动类名（将代码中的“org.postgresql”替换成“com.huawei.gauss200.jdbc”）与连接URL串前缀（将“jdbc:postgresql”替换为“jdbc:gaussdb”）。
//以下代码将获取数据库连接操作封装为一个接口，可通过给定用户名和密码来连接数据库。
```

```
public static Connection GetConnection(String username, String passwd) {
 //驱动类。
 String driver = "org.postgresql.Driver";
 //数据库连接描述符。
 String sourceURL = "jdbc:postgresql://10.10.0.13:8000/postgres?currentSchema=test";
 Connection conn = null;

 try {
 //加载驱动。
 Class.forName(driver);
 } catch (ClassNotFoundException e){
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 try {
 //创建连接。
 conn = DriverManager.getConnection(sourceURL, username, passwd);
 System.out.println("Connection succeed!");
 } catch (SQLException e) {
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 return conn;
}
```

## 12.2.5 执行 SQL 语句

### 执行普通 SQL 语句

应用程序通过执行SQL语句来操作数据库的数据（不用传递参数的语句），需要按以下步骤执行：

**步骤1** 调用Connection的createStatement方法创建语句对象。

```
Statement stmt = con.createStatement();
```

**步骤2** 调用Statement的executeUpdate方法执行SQL语句。

```
int rc = stmt.executeUpdate("CREATE TABLE customer_t1(c_customer_sk INTEGER, c_customer_name
VARCHAR(32));");
```

#### 说明

数据库中收到的一次执行请求（不在事务块中），如果含有多条语句，将会被打包成一个事务，事务块中不支持vacuum操作。如果其中有一个语句失败，那么整个请求都将会被回滚。

**步骤3** 关闭语句对象。

```
stmt.close();
```

----结束

### 执行预编译 SQL 语句

预编译语句是只编译和优化一次，然后通过设置不同的参数值多次使用。由于已经预先编译好，后续使用会减少执行时间。因此，如果多次执行一条语句，请选择使用预编译语句。可以按以下步骤执行：

**步骤1** 调用Connection的prepareStatement方法创建预编译语句对象。

```
PreparedStatement pstmt = con.prepareStatement("UPDATE customer_t1 SET c_customer_name = ?
WHERE c_customer_sk = 1");
```

**步骤2** 调用PreparedStatement的setShort设置参数。

```
pstmt.setShort(1, (short)2);
```

**步骤3** 调用PreparedStatement的executeUpdate方法执行预编译SQL语句。

```
int rowcount = pstmt.executeUpdate();
```

**步骤4** 调用PreparedStatement的close方法关闭预编译语句对象。

```
pstmt.close();
```

----结束

## 调用存储过程

DWS支持通过JDBC直接调用事先创建的存储过程，步骤如下：

**步骤1** 调用Connection的prepareCall方法创建调用语句对象。

```
CallableStatement cstmt = myConn.prepareCall("{? = CALL TESTPROC(?,?,?)}");
```

**步骤2** 调用CallableStatement的setInt方法设置参数。

```
cstmt.setInt(2, 50);
cstmt.setInt(1, 20);
cstmt.setInt(3, 90);
```

**步骤3** 调用CallableStatement的registerOutParameter方法注册输出参数。

```
cstmt.registerOutParameter(4, Types.INTEGER); //注册out类型的参数，类型为整型。
```

**步骤4** 调用CallableStatement的execute执行方法调用。

```
cstmt.execute();
```

**步骤5** 调用CallableStatement的getInt方法获取输出参数。

```
int out = cstmt.getInt(4); //获取out参数
```

示例：

```
//在数据库中已创建了如下存储过程，它带有out参数。
create or replace procedure testproc
(
 psv_in1 in integer,
 psv_in2 in integer,
 psv_inout in out integer
)
as
begin
 psv_inout := psv_in1 + psv_in2 + psv_inout;
end;
/
```

**步骤6** 调用CallableStatement的close方法关闭调用语句。

```
cstmt.close();
```

### 说明

- 很多的数据库例如Connection、Statement和ResultSet都有close()方法，在使用完对象后应把它们关闭。要注意的是，Connection的关闭将间接关闭所有与它关联的Statement，Statement的关闭间接关闭了ResultSet。
- 一些JDBC驱动程序还提供命名参数的方法来设置参数。命名参数的方法允许根据名称而不是顺序来设置参数，若参数有默认值，则可以不用指定参数值就可以使用此参数的默认值。即使存储过程中参数的顺序发生了变更，也不必修改应用程序。目前DWS数据库的JDBC驱动程序不支持此方法。
- DWS数据库不支持带有输出参数的函数，也不支持存储过程和函数参数默认值。

----结束

**须知**

- 当游标作为存储过程的返回值时，如果使用JDBC调用该存储过程，返回的游标将不可用。
- 存储过程不能和普通SQL在同一条语句中执行。

## 执行批处理

用一条预处理语句处理多条相似的数据，数据库只创建一次执行计划，节省了语句的编译和优化时间。可以按如下步骤执行：

**步骤1** 调用Connection的prepareStatement方法创建预编译语句对象。

```
PreparedStatement pstmt = con.prepareStatement("INSERT INTO customer_t1 VALUES (?)");
```

**步骤2** 针对每条数据都要调用setShort设置参数，以及调用addBatch确认该条设置完毕。

```
pstmt.setShort(1, (short)2);
pstmt.addBatch();
```

**步骤3** 调用PreparedStatement的executeBatch方法执行批处理。

```
int[] rowcount = pstmt.executeBatch();
```

**步骤4** 调用PreparedStatement的close方法关闭预编译语句对象。

```
pstmt.close();
```

**说明**

在实际的批处理过程中，通常不终止批处理程序的执行，否则会降低数据库的性能。因此在批处理程序时，应该关闭自动提交功能，每几行提交一次。关闭自动提交功能的语句为：  
conn.setAutoCommit(false);

----结束

## 12.2.6 处理结果集

### 设置结果集类型

不同类型的结果集有各自的应用场景，应用程序需要根据实际情况选择相应的结果集类型。在执行SQL语句过程中，都需要先创建相应的语句对象，而部分创建语句对象的方法提供了设置结果集类型的功能。具体的参数设置如表12-3所示。涉及的Connection的方法如下：

```
//创建一个Statement对象，该对象将生成具有给定类型和并发性的ResultSet对象。
createStatement(int resultSetType, int resultSetConcurrency);
```

```
//创建一个PreparedStatement对象，该对象将生成具有给定类型和并发性的ResultSet对象。
prepareStatement(String sql, int resultSetType, int resultSetConcurrency);
```

```
//创建一个CallableStatement对象，该对象将生成具有给定类型和并发性的ResultSet对象。
prepareCall(String sql, int resultSetType, int resultSetConcurrency);
```

表 12-3 结果集类型

| 参数                   | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
|----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| resultSetType        | <p>表示结果集的类型，具体有三种类型：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• ResultSet.TYPE_FORWARD_ONLY：ResultSet只能向前移动。是缺省值。</li><li>• ResultSet.TYPE_SCROLL_SENSITIVE：在修改后重新滚动到修改所在行，可以看到修改后的结果。</li><li>• ResultSet.TYPE_SCROLL_INSENSITIVE：对可修改例程所做的编辑不进行显示。</li></ul> <p><b>说明</b><br/>结果集从数据库中读取了数据之后，即使类型是ResultSet.TYPE_SCROLL_SENSITIVE，也不会看到由其他事务在这之后引起的改变。调用ResultSet的refreshRow()方法，可进入数据库并从其中取得当前游标所指记录的最新数据。</p> |
| resultSetConcurrency | <p>表示结果集的并发，具体有两种类型：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• ResultSet.CONCUR_READ_ONLY：如果不从结果集中的数据建立一个新的更新语句，不能对结果集中的数据进行更新。</li><li>• ResultSet.CONCUR_UPDATEABLE：可改变的结果集。对于可滚动的结果集，可对结果集进行适当的改变。</li></ul>                                                                                                                                                                                                   |

在结果集中定位

ResultSet对象具有指向其当前数据行的光标。最初，光标被置于第一行之前。next方法将光标移动到下一行；因为该方法在ResultSet对象没有下一行时返回false，所以可以在while循环中使用它来迭代结果集。但对于可滚动的结果集，JDBC驱动程序提供更多的定位方法，使ResultSet指向特定的行。定位方法如表12-4所示。

表 12-4 在结果集中定位的方法

| 方法            | 描述                    |
|---------------|-----------------------|
| next()        | 把ResultSet向下移动一行。     |
| previous()    | 把ResultSet向上移动一行。     |
| beforeFirst() | 把ResultSet定位到第一行之前。   |
| afterLast()   | 把ResultSet定位到最后一行之后。  |
| first()       | 把ResultSet定位到第一行。     |
| last()        | 把ResultSet定位到最后一行。    |
| absolute(int) | 把ResultSet移动到参数指定的行数。 |
| relative(int) | 向前或者向后移动参数指定的行。       |



### 获取结果集中光标的位置

对于可滚动的结果集，可能会调用定位方法来改变光标的位置。JDBC驱动程序提供了获取结果集中光标所处位置的方法。获取光标位置的方法如表12-5所示。

表 12-5 获取结果集光标的位置

| 方法              | 描述         |
|-----------------|------------|
| isFirst()       | 是否在一行。     |
| isLast()        | 是否在最后一行。   |
| isBeforeFirst() | 是否在第一行之前。  |
| isAfterLast()   | 是否在最后一行之后。 |
| getRow()        | 获取当前在第几行。  |

### 获取结果集中的数据

ResultSet对象提供了丰富的方法，以获取结果集中的数据。获取数据常用的方法如表12-6所示，其他方法请参考JDK官方文档。

表 12-6 ResultSet 对象的常用方法

| 方法                                   | 描述              |
|--------------------------------------|-----------------|
| int getInt(int columnIndex)          | 按列标获取int型数据。    |
| int getInt(String columnLabel)       | 按列名获取int型数据。    |
| String getString(int columnIndex)    | 按列标获取String型数据。 |
| String getString(String columnLabel) | 按列名获取String型数据。 |
| Date getDate(int columnIndex)        | 按列标获取Date型数据    |
| Date getDate(String columnLabel)     | 按列名获取Date型数据。   |

## 12.2.7 常用 JDBC 开发示例

### 示例 1

在完成以下示例前，需要先创建存储过程。

```
create or replace procedure testproc
(
 psv_in1 in integer,
 psv_in2 in integer,
 psv_inout in out integer
)
as
begin
 psv_inout := psv_in1 + psv_in2 + psv_inout;
```

```
end;
/
```

此示例将演示如何基于DWS提供的JDBC接口开发应用程序。

```
//DBtest.java
//以下用例以gsjdbc4.jar为例，如果要使用gsjdbc200.jar，请替换驱动类名（将代码中的“org.postgresql”替换
成“com.huawei.gauss200.jdbc”）与连接URL串前缀（将“jdbc:postgresql”替换为“jdbc:gaussdb”）。
//演示基于JDBC开发的主要步骤，会涉及创建数据库、创建表、插入数据等。
```

```
import java.sql.Connection;
import java.sql.DriverManager;
import java.sql.PreparedStatement;
import java.sql.SQLException;
import java.sql.Statement;
import java.sql.CallableStatement;

public class DBTest {

 //创建数据库连接。
 public static Connection GetConnection(String username, String passwd) {
 String driver = "org.postgresql.Driver";
 String sourceURL = "jdbc:postgresql://localhost:gaussdb";
 Connection conn = null;
 try {
 //加载数据库驱动。
 Class.forName(driver).newInstance();
 } catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 try {
 //创建数据库连接。
 conn = DriverManager.getConnection(sourceURL, username, passwd);
 System.out.println("Connection succeed!");
 } catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 return conn;
 };

 //执行普通SQL语句，创建customer_t1表。
 public static void CreateTable(Connection conn) {
 Statement stmt = null;
 try {
 stmt = conn.createStatement();

 //执行普通SQL语句。
 int rc = stmt
 .executeUpdate("CREATE TABLE customer_t1(c_customer_sk INTEGER, c_customer_name
VARCHAR(32));");

 stmt.close();
 } catch (SQLException e) {
 if (stmt != null) {
 try {
 stmt.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 e.printStackTrace();
 }
 }

 //执行预处理语句，批量插入数据。
 public static void BatchInsertData(Connection conn) {
```

```
PreparedStatement pst = null;

try {
 //生成预处理语句。
 pst = conn.prepareStatement("INSERT INTO customer_t1 VALUES (?,?)");
 for (int i = 0; i < 3; i++) {
 //添加参数。
 pst.setInt(1, i);
 pst.setString(2, "data " + i);
 pst.addBatch();
 }
 //执行批处理。
 pst.executeBatch();
 pst.close();
} catch (SQLException e) {
 if (pst != null) {
 try {
 pst.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 e.printStackTrace();
}

//执行预编译语句，更新数据。
public static void ExecPreparedSQL(Connection conn) {
 PreparedStatement pstmt = null;
 try {
 pstmt = conn
 .prepareStatement("UPDATE customer_t1 SET c_customer_name = ? WHERE c_customer_sk = 1");
 pstmt.setString(1, "new Data");
 int rowcount = pstmt.executeUpdate();
 pstmt.close();
 } catch (SQLException e) {
 if (pstmt != null) {
 try {
 pstmt.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 e.printStackTrace();
 }
}

//执行存储过程。
public static void ExecCallableSQL(Connection conn) {
 CallableStatement cstmt = null;
 try {

 cstmt=conn.prepareCall("{? = CALL TESTPROC(?,?,?)}");
 cstmt.setInt(2, 50);
 cstmt.setInt(1, 20);
 cstmt.setInt(3, 90);
 cstmt.registerOutParameter(4, Types.INTEGER); //注册out类型的参数，类型为整型。
 cstmt.execute();
 int out = cstmt.getInt(4); //获取out参数
 System.out.println("The CallableStatment TESTPROC returns:"+out);
 cstmt.close();
 } catch (SQLException e) {
 if (cstmt != null) {
 try {
 cstmt.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 }
}
```

```
 }
 e.printStackTrace();
 }
}

/**
 * 主程序，逐步调用各静态方法。
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) {
 //创建数据库连接。
 Connection conn = GetConnection("tester", "password");

 //创建表。
 CreateTable(conn);

 //批插数据。
 BatchInsertData(conn);

 //执行预编译语句，更新数据。
 ExecPreparedSQL(conn);

 //执行存储过程。
 ExecCallableSQL(conn);

 //关闭数据库连接。
 try {
 conn.close();
 } catch (SQLException e) {
 e.printStackTrace();
 }
}
}
```

## 示例 2 客户端内存占用过多解决

此示例主要使用setFetchSize来调整客户端内存使用，它的原理是通过数据库游标来分批获取服务器端数据，但它会加大网络交互，可能会损失部分性能。

由于游标事务内有效，故需要先关闭自动提交。

```
// 关闭掉自动提交
conn.setAutoCommit(false);
Statement st = conn.createStatement();

// 打开游标，每次获取50行数据
st.setFetchSize(50);
ResultSet rs = st.executeQuery("SELECT * FROM mytable");
while (rs.next()){
 System.out.print("a row was returned.");
}
rs.close();

// 关闭服务器游标。
st.setFetchSize(0);
rs = st.executeQuery("SELECT * FROM mytable");
while (rs.next()){
 System.out.print("many rows were returned.");
}
rs.close();

// Close the statement.
st.close();
```

## 重新执行应用 SQL

当主DN故障且40s未恢复时，DWS会自动将对应的备DN升主，使集群正常运行。备升主期间正在运行的作业会失败；备升主后启动的作业不会再受影响。如果要做到DN主备切换过程中，上层业务不感知，可参考此示例构建业务层SQL重试机制。

以下用例以gsjdbc4.jar为例，如果要使用gsjdbc200.jar，请替换驱动类名（将代码中的“org.postgresql”替换成“com.huawei.gauss200.jdbc”）与连接URL串前缀（将“jdbc:postgresql”替换为“jdbc:gaussdb”）。

```
import java.sql.Connection;
import java.sql.DriverManager;
import java.sql.PreparedStatement;
import java.sql.ResultSet;
import java.sql.SQLException;
import java.sql.Statement;

/**
 *
 */

class ExitHandler extends Thread {
 private Statement cancel_stmt = null;

 public ExitHandler(Statement stmt) {
 super("Exit Handler");
 this.cancel_stmt = stmt;
 }

 public void run() {
 System.out.println("exit handle");
 try {
 this.cancel_stmt.cancel();
 } catch (SQLException e) {
 System.out.println("cancel query failed.");
 e.printStackTrace();
 }
 }
}

public class SQLRetry {
 //创建数据库连接。
 public static Connection GetConnection(String username, String passwd) {
 String driver = "org.postgresql.Driver";
 String sourceURL = "jdbc:postgresql://10.131.72.136:8000/gaussdb";
 Connection conn = null;
 try {
 //加载数据库驱动。
 Class.forName(driver).newInstance();
 } catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 try {
 //创建数据库连接。
 conn = DriverManager.getConnection(sourceURL, username, passwd);
 System.out.println("Connection succeed!");
 } catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 return conn;
 }
}
```

执行普通SQL语句，创建jdbc\_test1表。

```
public static void CreateTable(Connection conn) {
 Statement stmt = null;
 try {
 stmt = conn.createStatement();

 // add ctrl+c handler
 Runtime.getRuntime().addShutdownHook(new ExitHandler(stmt));

 //执行普通SQL语句。
 int rc2 = stmt
 .executeUpdate("DROP TABLE if exists jdbc_test1;");

 int rc1 = stmt
 .executeUpdate("CREATE TABLE jdbc_test1(col1 INTEGER, col2 VARCHAR(10));");

 stmt.close();
 } catch (SQLException e) {
 if (stmt != null) {
 try {
 stmt.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 e.printStackTrace();
 }
}
```

执行预处理语句，批量插入数据。

```
public static void BatchInsertData(Connection conn) {
 PreparedStatement pst = null;

 try {
 //生成预处理语句。
 pst = conn.prepareStatement("INSERT INTO jdbc_test1 VALUES (?,?)");
 for (int i = 0; i < 100; i++) {
 //添加参数。
 pst.setInt(1, i);
 pst.setString(2, "data " + i);
 pst.addBatch();
 }
 //执行批处理。
 pst.executeBatch();
 pst.close();
 } catch (SQLException e) {
 if (pst != null) {
 try {
 pst.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 e.printStackTrace();
 }
}
```

执行预编译语句，更新数据。

```
private static boolean QueryRedo(Connection conn){
 PreparedStatement pstmt = null;
 boolean retValue = false;
 try {
 pstmt = conn
 .prepareStatement("SELECT col1 FROM jdbc_test1 WHERE col2 = ?");

 pstmt.setString(1, "data 10");
 ResultSet rs = pstmt.executeQuery();

 while (rs.next()) {
```

```
 System.out.println("col1 = " + rs.getString("col1"));
 }
 rs.close();

 pstmt.close();
 retValue = true;
} catch (SQLException e) {
 System.out.println("catch..... retValue " + retValue);
 if (pstmt != null) {
 try {
 pstmt.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 e.printStackTrace();
}

System.out.println("finish.....");
return retValue;
}
```

查询语句，执行失败重试，重试次数可配置。

```
public static void ExecPreparedSQL(Connection conn) throws InterruptedException {
 int maxRetryTime = 50;
 int time = 0;
 String result = null;
 do {
 time++;
 try {
 System.out.println("time:" + time);
 boolean ret = QueryRedo(conn);
 if (ret == false) {
 System.out.println("retry, time:" + time);
 Thread.sleep(10000);
 QueryRedo(conn);
 }
 } catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
 }
 } while (null == result && time < maxRetryTime);
}

/**
 * 主程序，逐步调用各静态方法。
 * @param args
 * @throws InterruptedException
 */
public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
 //创建数据库连接。
 Connection conn = GetConnection("testuser", "test@123");

 //创建表。
 CreateTable(conn);

 //批插数据。
 BatchInsertData(conn);

 //执行预编译语句，更新数据。
 ExecPreparedSQL(conn);

 //关闭数据库连接。
 try {
 conn.close();
 } catch (SQLException e) {
 e.printStackTrace();
 }
}
```

```
}
}
```

## 通过本地文件导入导出数据

在使用JAVA语言基于DWS进行二次开发时，可以使用CopyManager接口，通过流方式，将数据库中的数据导出到本地文件或者将本地文件导入数据库中，文件格式支持CSV、TEXT等格式。

样例程序如下，执行时需要加载DWS jdbc驱动。

以下用例以gsjdbc4.jar为例，如果要使用gsjdbc200.jar，请替换驱动类名（将代码中的“org.postgresql”替换成“com.huawei.gauss200.jdbc”）与连接URL串前缀（将“jdbc:postgresql”替换为“jdbc:gaussdb”）。

```
import java.sql.Connection;
import java.sql.DriverManager;
import java.io.IOException;
import java.io.FileInputStream;
import java.io.FileOutputStream;
import java.sql.SQLException;
import org.postgresql.copy.CopyManager;
import org.postgresql.core.BaseConnection;

public class Copy{

 public static void main(String[] args)
 {
 String urls = new String("jdbc:postgresql://10.180.155.74:8000/gaussdb"); //数据库URL
 String username = new String("jack"); //用户名
 String password = new String("*****"); //密码
 String tablename = new String("migration_table"); //定义表信息
 String tablename1 = new String("migration_table_1"); //定义表信息
 String driver = "org.postgresql.Driver";
 Connection conn = null;

 try {
 Class.forName(driver);
 conn = DriverManager.getConnection(urls, username, password);
 } catch (ClassNotFoundException e) {
 e.printStackTrace(System.out);
 } catch (SQLException e) {
 e.printStackTrace(System.out);
 }
 }
}
```

执行数据导入导出：

```
// 将migration_table查询结果导出到本地文件d:/data.txt
try {
 copyToFile(conn, "d:/data.txt", "(SELECT * FROM migration_table)");
} catch (SQLException e) {
 // TODO Auto-generated catch block
 e.printStackTrace();
} catch (IOException e) {
 // TODO Auto-generated catch block
 e.printStackTrace();
}

//将d:/data.txt中的数据导入到migration_table_1中。
try {
 copyFromFile(conn, "d:/data.txt", migration_table_1);
} catch (SQLException e) {
 // TODO Auto-generated catch block
 e.printStackTrace();
} catch (IOException e) {
 // TODO Auto-generated catch block
```



```
e.printStackTrace();
}

 // 将migration_table_1中的数据导出到本地文件d:/data1.txt
 try {
 copyToFile(conn, "d:/data1.txt", migration_table_1);
 } catch (SQLException e) {
 // TODO Auto-generated catch block
 e.printStackTrace();
 } catch (IOException e) {
 // TODO Auto-generated catch block
 e.printStackTrace();
 }
}

public static void copyFromFile(Connection connection, String filePath, String tableName)
 throws SQLException, IOException {

 FileInputStream fileInputStream = null;

 try {
 CopyManager copyManager = new CopyManager((BaseConnection)connection);
 fileInputStream = new FileInputStream(filePath);
 copyManager.copyIn("COPY " + tableName + " FROM STDIN", fileInputStream);
 } finally {
 if (fileInputStream != null) {
 try {
 fileInputStream.close();
 } catch (IOException e) {
 e.printStackTrace();
 }
 }
 }
}

public static void copyToFile(Connection connection, String filePath, String tableOrQuery)
 throws SQLException, IOException {

 FileOutputStream fileOutputStream = null;

 try {
 CopyManager copyManager = new CopyManager((BaseConnection)connection);
 fileOutputStream = new FileOutputStream(filePath);
 copyManager.copyOut("COPY " + tableOrQuery + " TO STDOUT", fileOutputStream);
 } finally {
 if (fileOutputStream != null) {
 try {
 fileOutputStream.close();
 } catch (IOException e) {
 e.printStackTrace();
 }
 }
 }
}
}
```

## 从 MySQL 向 DWS 进行数据迁移

下面示例演示如何通过CopyManager从mysql向DWS进行数据迁移的过程。

以下用例以gsjdbc4.jar为例，如果要使用gsjdbc200.jar，请替换驱动类名（将代码中的“org.postgresql”替换成“com.huawei.gauss200.jdbc”）与连接URL串前缀（将“jdbc:postgresql”替换为“jdbc:gaussdb”）。

```
import java.io.StringReader;
import java.sql.Connection;
import java.sql.DriverManager;
```

```
import java.sql.ResultSet;
import java.sql.SQLException;
import java.sql.Statement;

import org.postgresql.copy.CopyManager;
import org.postgresql.core.BaseConnection;

public class Migration{

 public static void main(String[] args) {
 String url = new String("jdbc:postgresql://10.180.155.74:8000/gaussdb"); //数据库URL
 String user = new String("jack"); //DWS用户名
 String pass = new String("*****"); //DWS密码
 String tablename = new String("migration_table"); //定义表信息
 String delimiter = new String("|"); //定义分隔符
 String encoding = new String("UTF8"); //定义字符集
 String driver = "org.postgresql.Driver";
 StringBuffer buffer = new StringBuffer(); //定义存放格式化数据的缓存

 try {
 //获取源数据库查询结果集
 ResultSet rs = getDataSet();

 //遍历结果集，逐行获取记录
 //将每条记录中各字段值，按指定分隔符分割，由换行符结束，拼成一个字符串
 //把拼成的字符串，添加到缓存buffer
 while (rs.next()) {
 buffer.append(rs.getString(1) + delimiter
 + rs.getString(2) + delimiter
 + rs.getString(3) + delimiter
 + rs.getString(4)
 + "\n");
 }
 rs.close();

 try {
 //建立目标数据库连接
 Class.forName(driver);
 Connection conn = DriverManager.getConnection(url, user, pass);
 BaseConnection baseConn = (BaseConnection) conn;
 baseConn.setAutoCommit(false);

 //初始化表信息
 String sql = "Copy " + tablename + " from STDIN DELIMITER " + "'" + delimiter + "'" + " "
 + "ENCODING " + "'" + encoding + "'";

 //提交缓存buffer中的数据
 CopyManager cp = new CopyManager(baseConn);
 StringReader reader = new StringReader(buffer.toString());
 cp.copyIn(sql, reader);
 baseConn.commit();
 reader.close();
 baseConn.close();
 } catch (ClassNotFoundException e) {
 e.printStackTrace(System.out);
 } catch (SQLException e) {
 e.printStackTrace(System.out);
 }

 } catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
 }
 }
 }
}
```

从源数据库返回查询结果集：

```
private static ResultSet getDataSet() {
 ResultSet rs = null;
 try {
```

```
Class.forName("com.mysql.jdbc.Driver").newInstance();
Connection conn = DriverManager.getConnection("jdbc:mysql://10.119.179.227:3306/jack?
useSSL=false&allowPublicKeyRetrieval=true", "jack", "*****");
Statement stmt = conn.createStatement();
rs = stmt.executeQuery("select * from migration_table");
} catch (SQLException e) {
 e.printStackTrace();
} catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
}
}
return rs;
}
```

### 12.2.8 应用端加工 RoaringBitmap 结果集并入库 DWS 开发示例

DWS 自8.1.3版本后支持位图功能（RoaringBitmap），在使用JAVA语言基于DWS进行二次开发时，可以使用CopyManager接口，实现小批量RoaringBitmap的数据入库至DWS。

 说明

- 如针对大批量数据入库，需要在应用侧增加算力进行优化，否则会影响入库性能。
- Java生成的64位Roaringbitmap不支持入库。

### 加工 RoaringBitmap

**步骤1** 访问[Maven](#)下载开源的RoaringBitmap的jar包，推荐下载0.9.15版本。

POM文件依赖项配置如下：

```
<dependencies>
<dependency>
<groupId>org.roaringbitmap</groupId>
<artifactId>RoaringBitmap</artifactId>
<version>0.9.15</version>
</dependency>
</dependencies>
```

RoaringBitmap » 0.9.15

Roaring bitmaps are compressed bitmaps (also called bitsets) which tend to outperform conventional compressed bitmaps such as WAH or Concise.

|              |                                                                                                             |
|--------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| License      | Apache 2.0                                                                                                  |
| Categories   | Collections                                                                                                 |
| Tags         | <a href="#">collections</a> <a href="#">structures</a> <a href="#">data</a>                                 |
| HomePage     | <a href="https://github.com/RoaringBitmap/RoaringBitmap">https://github.com/RoaringBitmap/RoaringBitmap</a> |
| Date         | Jun 18, 2021                                                                                                |
| Files        | <a href="#">jar (400 KB)</a> <a href="#">View All</a>                                                       |
| Repositories | Central                                                                                                     |
| Ranking      | #2653 in MvnRepository (See Top Artifacts)<br>#15 in Collections                                            |
| Used By      | 164 artifacts                                                                                               |

Note: There is a new version for this artifact

New Version1.0.0

MavenGradleGradle (Short)Gradle (Kotlin)SBTLvyGrapeLeiningenBuildr

<!-- https://mvnrepository.com/artifact/org.roaringbitmap/RoaringBitmap -->
<dependency>
<groupId>org.roaringbitmap</groupId>
<artifactId>RoaringBitmap</artifactId>
<version>0.9.15</version>
</dependency>

☒ Include comment with link to declaration

**步骤2** 调用jar包实现Roaringbitmap的转换。

大致过程是声明一个RoaringBitmap，调用add方法，将要转化的int转化成Roaringbitmap类型，再对数据进行序列化。代码示例如下：

```
RoaringBitmap rr2 = new RoaringBitmap ();
for (int i = 1; i < 10000000; i++) {
 rr2.add(i);
}
ByteArrayOutputStream a = new ByteArrayOutputStream();
DataOutputStream b = new DataOutputStream(a);
rr2.serialize(b);
```

----结束

## 数据入库

调用CopyManager进行入库，实现数据不落地，小批量RoaringBitmap入库。

//以下用例以gsjdbc4.jar为例，如果要使用gsjdbc200.jar，请替换驱动类名（将代码中的“org.postgresql”替换成“com.huawei.gauss200.jdbc”）与连接URL串前缀（将“jdbc:postgresql”替换为“jdbc:gaussdb”）。

```
package rb_demo;

import org.postgresql.copy.CopyManager;
import org.postgresql.core.BaseConnection;
import org.roaringbitmap.RoaringBitmap;

import java.io.ByteArrayInputStream;
import java.io.ByteArrayOutputStream;
import java.io.DataOutputStream;
import java.io.IOException;
import java.io.InputStream;
import java.io.StringReader;
import java.sql.Connection;
import java.sql.DriverManager;
import java.sql.PreparedStatement;
import java.sql.ResultSet;
import java.sql.SQLException;
import java.sql.Statement;

public class rb_demo {

 private static String hexStr = "0123456789ABCDEF";

 public static String bytesToHex(byte[] bytes) {
 StringBuffer sb = new StringBuffer();
 for (int i = 0; i < bytes.length; i++) {
 String hex = Integer.toHexString(bytes[i] & 0xFF);
 if (hex.length() < 2) {
 sb.append(0);
 }
 sb.append(hex);
 }
 return sb.toString();
 }

 public static Connection GetConnection(String username, String passwd) {
 String driver = "org.postgresql.Driver";
 String sourceURL = "jdbc:postgresql://10.185.180.161:8000/gaussdb"; //数据库URL
 Connection conn = null;
 try {
 // 加载数据库驱动。
 Class.forName(driver).newInstance();
 } catch (Exception e) {
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 try {
 // 创建数据库连接。
 conn = DriverManager.getConnection(sourceURL, username, passwd);
 System.out.println("Connection succeed!");
 } catch (Exception e) {
```

```
 e.printStackTrace();
 return null;
 }

 return conn;
}

public static void main(String[] args) throws IOException {

 RoaringBitmap rr2 = new RoaringBitmap();

 for (int i = 1; i < 10000000; i++) {
 rr2.add(i);
 }

 ByteArrayOutputStream a = new ByteArrayOutputStream();

 DataOutputStream b = new DataOutputStream(a);
 rr2.serialize(b);

 Connection conn = GetConnection("test", "Gauss_234"); //数据库用户名、密码
 Statement pstmt = null;
 try {
 conn.setAutoCommit(true);
 pstmt = conn.createStatement();

 pstmt.execute("drop table if exists t_rb");
 pstmt.execute("create table t_rb(c1 int, c2 roaringbitmap) distribute by hash (c1);");

 StringReader sr = null;
 CopyManager cm = null;
 cm = new CopyManager((BaseConnection) conn);

 String delimiter = "|";
 StringBuffer tuples = new StringBuffer();
 tuples.append("1" + delimiter + "\\x" + bytesToHex(a.toByteArray()));

 StringBuffer sb = new StringBuffer();
 sb.append(tuples.toString());

 sr = new StringReader(tuples.toString());
 String sql = "copy t_rb from STDIN with (delimiter '|', NOESCAPING)";

 long rows = cm.copyIn(sql, sr); // 执行copy入库

 pstmt.close();
 } catch (SQLException e) {
 if (pstmt != null) {
 try {
 pstmt.close();
 } catch (SQLException e1) {
 e1.printStackTrace();
 }
 }
 e.printStackTrace();
 }
}
```

## 12.2.9 JDBC 接口参考

JDBC接口是一套提供给用户的API方法，本节将对部分常用接口做具体描述，若涉及其他接口可参考JDK1.6（软件包）/JDBC4.0中相关内容。

### java.sql.Connection

java.sql.Connection是数据库连接接口。

表 12-7 对 java.sql.Connection 接口的支持情况

| 方法名                                     | 返回值类型             | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------------------|-------------------|----------|
| close()                                 | void              | Yes      |
| commit()                                | void              | Yes      |
| createStatement()                       | Statement         | Yes      |
| getAutoCommit()                         | boolean           | Yes      |
| getClientInfo()                         | Properties        | Yes      |
| getClientInfo(String name)              | String            | Yes      |
| getTransactionIsolation()               | int               | Yes      |
| isClosed()                              | boolean           | Yes      |
| isReadOnly()                            | boolean           | Yes      |
| prepareStatement(String sql)            | PreparedStatement | Yes      |
| rollback()                              | void              | Yes      |
| setAutoCommit(boolean autoCommit)       | void              | Yes      |
| setClientInfo(Properties properties)    | void              | Yes      |
| setClientInfo(String name,String value) | void              | Yes      |

须知

接口内部默认使用自动提交模式，若通过setAutoCommit(false)关闭自动提交，将会导致后面执行的语句都受到显式事务包裹，数据库中不支持事务中执行的语句不能在此模式下执行。

java.sql.CallableStatement

java.sql.CallableStatement是存储过程执行接口。

表 12-8 对 java.sql.CallableStatement 的支持情况

| 方法名                                                | 返回值类型   | 支持JDBC 4 |
|----------------------------------------------------|---------|----------|
| registerOutParameter(int parameterIndex, int type) | void    | Yes      |
| wasNull()                                          | boolean | Yes      |

| 方法名                               | 返回值类型      | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------------|------------|----------|
| getString(int parameterIndex)     | String     | Yes      |
| getBoolean(int parameterIndex)    | boolean    | Yes      |
| getByte(int parameterIndex)       | byte       | Yes      |
| getShort(int parameterIndex)      | short      | Yes      |
| getInt(int parameterIndex)        | int        | Yes      |
| getLong(int parameterIndex)       | long       | Yes      |
| getFloat(int parameterIndex)      | float      | Yes      |
| getDouble(int parameterIndex)     | double     | Yes      |
| getBigDecimal(int parameterIndex) | BigDecimal | Yes      |
| getBytes(int parameterIndex)      | byte[]     | Yes      |
| getDate(int parameterIndex)       | Date       | Yes      |
| getTime(int parameterIndex)       | Time       | Yes      |
| getTimestamp(int parameterIndex)  | Timestamp  | Yes      |
| getObject(int parameterIndex)     | Object     | Yes      |

 说明

- 不允许含有OUT参数的语句执行批量操作。
- 以下方法是从java.sql.Statement继承而来：close，execute，executeQuery，executeUpdate，getConnection，getResultSet，getUpdateCount，isClosed，setMaxRows，setFetchSize。
- 以下方法是从java.sql.PreparedStatement继承而来：addBatch，clearParameters，execute，executeQuery，executeUpdate，getMetaData，setBigDecimal，setBoolean，setByte，setBytes，setDate，setDouble，setFloat，setInt，setLong，setNull，setObject，setString，setTime，setTimestamp。

java.sql.DatabaseMetaData

java.sql.DatabaseMetaData是数据库对象定义接口。

表 12-9 对 java.sql.DatabaseMetaData 的支持情况

| 方法名                                                                                                 | 返回值类型     | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------|----------|
| getTables(String catalog, String schemaPattern, String tableNamePattern, String[] types)            | ResultSet | Yes      |
| getColumns(String catalog, String schemaPattern, String tableNamePattern, String columnNamePattern) | ResultSet | Yes      |
| getTableTypes()                                                                                     | ResultSet | Yes      |
| getUserName()                                                                                       | String    | Yes      |
| isReadOnly()                                                                                        | boolean   | Yes      |
| nullsAreSortedHigh()                                                                                | boolean   | Yes      |
| nullsAreSortedLow()                                                                                 | boolean   | Yes      |
| nullsAreSortedAtStart()                                                                             | boolean   | Yes      |
| nullsAreSortedAtEnd()                                                                               | boolean   | Yes      |
| getDatabaseProductName()                                                                            | String    | Yes      |
| getDatabaseProductVersion()<br>)                                                                    | String    | Yes      |
| getDriverName()                                                                                     | String    | Yes      |
| getDriverVersion()                                                                                  | String    | Yes      |
| getDriverMajorVersion()                                                                             | int       | Yes      |
| getDriverMinorVersion()                                                                             | int       | Yes      |
| usesLocalFiles()                                                                                    | boolean   | Yes      |
| usesLocalFilePerTable()                                                                             | boolean   | Yes      |
| supportsMixedCaseIdentifiers()                                                                      | boolean   | Yes      |
| storesUpperCaseIdentifiers()                                                                        | boolean   | Yes      |
| storesLowerCaseIdentifiers()                                                                        | boolean   | Yes      |
| supportsMixedCaseQuotedIdentifiers()                                                                | boolean   | Yes      |
| storesUpperCaseQuotedIdentifiers()                                                                  | boolean   | Yes      |
| storesLowerCaseQuotedIdentifiers()                                                                  | boolean   | Yes      |



| 方法名                                       | 返回值类型   | 支持JDBC 4 |
|-------------------------------------------|---------|----------|
| storesMixedCaseQuotedIdentifiers()        | boolean | Yes      |
| supportsAlterTableWithAddColumn()         | boolean | Yes      |
| supportsAlterTableWithDropColumn()        | boolean | Yes      |
| supportsColumnAliasing()                  | boolean | Yes      |
| nullPlusNonNullIsNull()                   | boolean | Yes      |
| supportsConvert()                         | boolean | Yes      |
| supportsConvert(int fromType, int toType) | boolean | Yes      |
| supportsTableCorrelationNames()           | boolean | Yes      |
| supportsDifferentTableCorrelationNames()  | boolean | Yes      |
| supportsExpressionsInOrderBy()            | boolean | Yes      |
| supportsOrderByUnrelated()                | boolean | Yes      |
| supportsGroupBy()                         | boolean | Yes      |
| supportsGroupByUnrelated()                | boolean | Yes      |
| supportsGroupByBeyondSelect()             | boolean | Yes      |
| supportsLikeEscapeClause()                | boolean | Yes      |
| supportsMultipleResultSets()              | boolean | Yes      |
| supportsMultipleTransactions()            | boolean | Yes      |
| supportsNonNullableColumns()              | boolean | Yes      |
| supportsMinimumSQLGrammar()               | boolean | Yes      |
| supportsCoreSQLGrammar()                  | boolean | Yes      |
| supportsExtendedSQLGrammar()              | boolean | Yes      |
| supportsANSI92EntryLevelSQL()             | boolean | Yes      |

| 方法名                                           | 返回值类型   | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------------------------|---------|----------|
| supportsANSI92IntermediateSQL()               | boolean | Yes      |
| supportsANSI92FullSQL()                       | boolean | Yes      |
| supportsIntegrityEnhancementFacility()        | boolean | Yes      |
| supportsOuterJoins()                          | boolean | Yes      |
| supportsFullOuterJoins()                      | boolean | Yes      |
| supportsLimitedOuterJoins()                   | boolean | Yes      |
| isCatalogAtStart()                            | boolean | Yes      |
| supportsSchemasInDataManipulation()           | boolean | Yes      |
| supportsSavepoints()                          | boolean | Yes      |
| supportsResultSetHoldability(int holdability) | boolean | Yes      |
| getResultSetHoldability()                     | int     | Yes      |
| getDatabaseMajorVersion()                     | int     | Yes      |
| getDatabaseMinorVersion()                     | int     | Yes      |
| getJDBCMinorVersion()                         | int     | Yes      |
| getJDBCMajorVersion()                         | int     | Yes      |

java.sql.Driver

java.sql.Driver是数据库驱动接口。

表 12-10 对 java.sql.Driver 的支持情况

| 方法名                                  | 返回值类型      | 支持JDBC 4 |
|--------------------------------------|------------|----------|
| acceptsURL(String url)               | boolean    | Yes      |
| connect(String url, Properties info) | Connection | Yes      |
| jdbcCompliant()                      | boolean    | Yes      |
| getMajorVersion()                    | int        | Yes      |
| getMinorVersion()                    | int        | Yes      |

java.sql.PreparedStatement

java.sql.PreparedStatement是预处理语句接口。

表 12-11 对 java.sql.PreparedStatement 的支持情况

| 方法名                                                   | 返回值类型             | 支持JDBC 4 |
|-------------------------------------------------------|-------------------|----------|
| clearParameters()                                     | void              | Yes      |
| execute()                                             | boolean           | Yes      |
| executeQuery()                                        | ResultSet         | Yes      |
| executeUpdate()                                       | int               | Yes      |
| getMetaData()                                         | ResultSetMetaData | Yes      |
| setBoolean(int<br>parameterIndex, boolean<br>x)       | void              | Yes      |
| setBigDecimal(int<br>parameterIndex,<br>BigDecimal x) | void              | Yes      |
| setByte(int<br>parameterIndex, byte x)                | void              | Yes      |
| setBytes(int<br>parameterIndex, byte[]<br>x)          | void              | Yes      |
| setDate(int<br>parameterIndex, Date x)                | void              | Yes      |
| setDouble(int<br>parameterIndex, double<br>x)         | void              | Yes      |
| setFloat(int<br>parameterIndex, float x)              | void              | Yes      |
| setInt(int<br>parameterIndex, int x)                  | void              | Yes      |
| setLong(int<br>parameterIndex, long x)                | void              | Yes      |
| setNString(int<br>parameterIndex, String<br>value)    | void              | Yes      |
| setShort(int<br>parameterIndex, short x)              | void              | Yes      |

| 方法名                                     | 返回值类型 | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------------------|-------|----------|
| setString(int parameterIndex, String x) | void  | Yes      |
| addBatch()                              | void  | Yes      |
| executeBatch()                          | int[] | Yes      |
| clearBatch()                            | void  | Yes      |

 说明

- addBatch()、execute()必须在clearBatch()之后才能执行。
- 调用executeBatch()方法并不会清除batch。用户必须显式使用clearBatch()清除。
- 在添加了一个batch的绑定变量后，用户若想重用这些值(再次添加一个batch)，无需再次使用set\*()方法。
- 以下方法是从java.sql.Statement继承而来：close，execute，executeQuery，executeUpdate，getConnection，getResultSet，getUpdateCount，isClosed，setMaxRows，setFetchSize。

java.sql.ResultSet

java.sql.ResultSet是执行结果集接口。

表 12-12 对 java.sql.ResultSet 的支持情况

| 方法名                               | 返回值类型      | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------------|------------|----------|
| findColumn(String columnLabel)    | int        | Yes      |
| getBigDecimal(int columnIndex)    | BigDecimal | Yes      |
| getBigDecimal(String columnLabel) | BigDecimal | Yes      |
| getBoolean(int columnIndex)       | boolean    | Yes      |
| getBoolean(String columnLabel)    | boolean    | Yes      |
| getByte(int columnIndex)          | byte       | Yes      |
| getBytes(int columnIndex)         | byte[]     | Yes      |
| getByte(String columnLabel)       | byte       | Yes      |

| 方法名                              | 返回值类型     | 支持JDBC 4 |
|----------------------------------|-----------|----------|
| getBytes(String columnLabel)     | byte[]    | Yes      |
| getDate(int columnIndex)         | Date      | Yes      |
| getDate(String columnLabel)      | Date      | Yes      |
| getDouble(int columnIndex)       | double    | Yes      |
| getDouble(String columnLabel)    | double    | Yes      |
| getFloat(int columnIndex)        | float     | Yes      |
| getFloat(String columnLabel)     | float     | Yes      |
| getInt(int columnIndex)          | int       | Yes      |
| getInt(String columnLabel)       | int       | Yes      |
| getLong(int columnIndex)         | long      | Yes      |
| getLong(String columnLabel)      | long      | Yes      |
| getShort(int columnIndex)        | short     | Yes      |
| getShort(String columnLabel)     | short     | Yes      |
| getString(int columnIndex)       | String    | Yes      |
| getString(String columnLabel)    | String    | Yes      |
| getTime(int columnIndex)         | Time      | Yes      |
| getTime(String columnLabel)      | Time      | Yes      |
| getTimestamp(int columnIndex)    | Timestamp | Yes      |
| getTimestamp(String columnLabel) | Timestamp | Yes      |
| isAfterLast()                    | boolean   | Yes      |
| isBeforeFirst()                  | boolean   | Yes      |
| isFirst()                        | boolean   | Yes      |

| 方法名    | 返回值类型   | 支持JDBC 4 |
|--------|---------|----------|
| next() | boolean | Yes      |

 说明

- 一个Statement不能有多个处于“open”状态的ResultSet。
- 用于遍历结果集(ResultSet)的游标(Cursor)在被提交后不能保持“open”的状态。

java.sql.ResultSetMetaData

java.sql.ResultSetMetaData是对ResultSet对象相关信息的具体描述。

表 12-13 对 java.sql.ResultSetMetaData 的支持情况

| 方法名                           | 返回值类型  | 支持JDBC 4 |
|-------------------------------|--------|----------|
| getColumnCount()              | int    | Yes      |
| getColumnName(int column)     | String | Yes      |
| getColumnType(int column)     | int    | Yes      |
| getColumnTypeName(int column) | String | Yes      |

java.sql.Statement

java.sql.Statement是SQL语句接口。

表 12-14 对 java.sql.Statement 的支持情况

| 方法名                       | 返回值类型      | 支持JDBC 4 |
|---------------------------|------------|----------|
| close()                   | void       | Yes      |
| execute(String sql)       | boolean    | Yes      |
| executeQuery(String sql)  | ResultSet  | Yes      |
| executeUpdate(String sql) | int        | Yes      |
| getConnection()           | Connection | Yes      |
| getResultSet()            | ResultSet  | Yes      |
| getQueryTimeout()         | int        | Yes      |
| getUpdateCount()          | int        | Yes      |

| 方法名                          | 返回值类型   | 支持JDBC 4 |
|------------------------------|---------|----------|
| isClosed()                   | boolean | Yes      |
| setQueryTimeout(int seconds) | void    | Yes      |
| setFetchSize(int rows)       | void    | Yes      |
| cancel()                     | void    | Yes      |

 说明

通过setFetchSize可以减少结果集在客户端的内存占用情况。它的原理是通过将结果集打包成游标，然后分段处理，所以会加大数据库与客户端的通信量，会有性能损耗。

由于数据库游标是事务内有效，所以，在设置setFetchSize的同时，需要将连接设置为非自动提交模式，setAutoCommit(false)。同时在业务数据需要持久化到数据库中时，在连接上执行提交操作。

**javax.sql.ConnectionPoolDataSource**

javax.sql.ConnectionPoolDataSource是数据源连接池接口。

表 12-15 对 javax.sql.ConnectionPoolDataSource 的支持情况

| 方法名                                              | 返回值类型            | 支持JDBC 4 |
|--------------------------------------------------|------------------|----------|
| getLoginTimeout()                                | int              | Yes      |
| getLogWriter()                                   | PrintWriter      | Yes      |
| getPooledConnection()                            | PooledConnection | Yes      |
| getPooledConnection(String user,String password) | PooledConnection | Yes      |
| setLoginTimeout(int seconds)                     | void             | Yes      |
| setLogWriter(PrintWriter out)                    | void             | Yes      |

**javax.sql.DataSource**

javax.sql.DataSource是数据源接口。

表 12-16 对 javax.sql.DataSource 接口的支持情况

| 方法名                                            | 返回值类型       | 支持JDBC 4 |
|------------------------------------------------|-------------|----------|
| getConnection()                                | Connection  | Yes      |
| getConnection(String username,String password) | Connection  | Yes      |
| getLoginTimeout()                              | int         | Yes      |
| getLogWriter()                                 | PrintWriter | Yes      |
| setLoginTimeout(int seconds)                   | void        | Yes      |
| setLogWriter(PrintWriter out)                  | void        | Yes      |

javax.sql.PooledConnection

javax.sql.PooledConnection是由连接池创建的连接接口。

表 12-17 对 javax.sql.PooledConnection 的支持情况

| 方法名                                                                 | 返回值类型      | 支持JDBC 4 |
|---------------------------------------------------------------------|------------|----------|
| addConnectionEventListener<br>(ConnectionEventListener listener)    | void       | Yes      |
| close()                                                             | void       | Yes      |
| getConnection()                                                     | Connection | Yes      |
| removeConnectionEventListener<br>(ConnectionEventListener listener) | void       | Yes      |
| addStatementEventListener<br>(StatementEventListener listener)      | void       | Yes      |
| removeStatementEventListener<br>(StatementEventListener listener)   | void       | Yes      |

javax.naming.Context

javax.naming.Context是连接配置的上下文接口。

表 12-18 对 javax.naming.Context 的支持情况

| 方法名                         | 返回值类型 | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------|-------|----------|
| bind(Name name, Object obj) | void  | Yes      |



| 方法名                                    | 返回值类型  | 支持JDBC 4 |
|----------------------------------------|--------|----------|
| bind(String name, Object obj)          | void   | Yes      |
| lookup(Name name)                      | Object | Yes      |
| lookup(String name)                    | Object | Yes      |
| rebind(Name name, Object obj)          | void   | Yes      |
| rebind(String name, Object obj)        | void   | Yes      |
| rename(Name oldName, Name newName)     | void   | Yes      |
| rename(String oldName, String newName) | void   | Yes      |
| unbind(Name name)                      | void   | Yes      |
| unbind(String name)                    | void   | Yes      |

### javax.naming.spi.InitialContextFactory

javax.naming.spi.InitialContextFactory是初始连接上下文工厂接口。

表 12-19 对 javax.naming.spi.InitialContextFactory 的支持情况

| 方法名                                           | 返回值类型   | 支持JDBC 4 |
|-----------------------------------------------|---------|----------|
| getInitialContext(Hashtable<?,?> environment) | Context | Yes      |

### CopyManager

CopyManager是DWS JDBC驱动中提供的一个API接口类，用于批量向DWS集群中导入数据。

#### CopyManager的继承关系

CopyManager类位于org.postgresql.copy Package中，继承自java.lang.Object类，该类的声明如下：

```
public class CopyManager
extends Object
```

#### 构造方法

```
public CopyManager(BaseConnection connection)
throws SQLException
```

#### 常用方法

表 12-20 CopyManager 常用方法

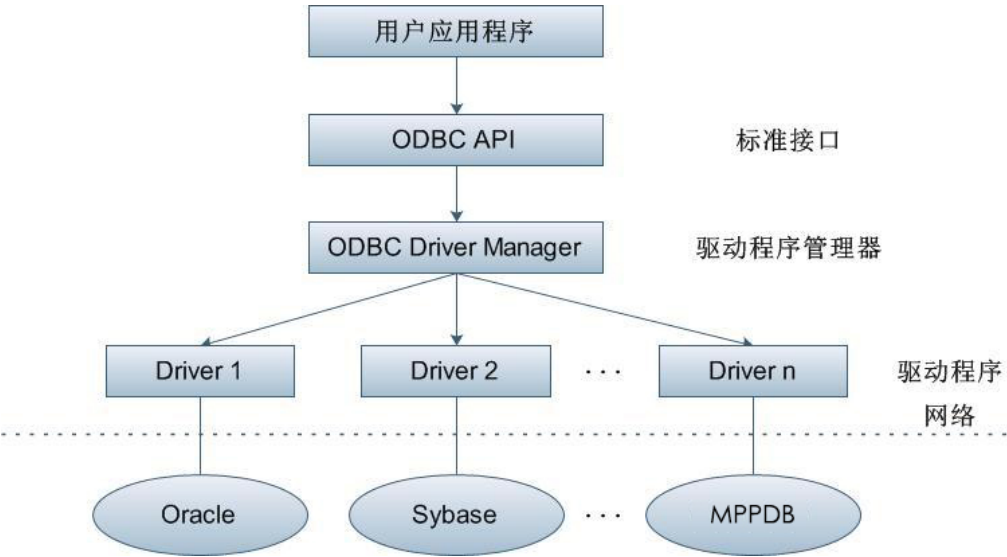
| 返回值     | 方法                                                   | 描述                                           | throws                   |
|---------|------------------------------------------------------|----------------------------------------------|--------------------------|
| CopyIn  | copyIn(String sql)                                   | -                                            | SQLException             |
| long    | copyIn(String sql, InputStream from)                 | 使用COPY FROM STDIN从InputStream中快速向数据库中的表加载数据。 | SQLException,IOException |
| long    | copyIn(String sql, InputStream from, int bufferSize) | 使用COPY FROM STDIN从InputStream中快速向数据库中的表加载数据。 | SQLException,IOException |
| long    | copyIn(String sql, Reader from)                      | 使用COPY FROM STDIN从Reader中快速向数据库中的表加载数据。      | SQLException,IOException |
| long    | copyIn(String sql, Reader from, int bufferSize)      | 使用COPY FROM STDIN从Reader中快速向数据库中的表加载数据。      | SQLException,IOException |
| CopyOut | copyOut(String sql)                                  | -                                            | SQLException             |
| long    | copyOut(String sql, OutputStream to)                 | 将一个COPY TO STDOUT的结果集从数据库发送到OutputStream类中。  | SQLException,IOException |
| long    | copyOut(String sql, Writer to)                       | 将一个COPY TO STDOUT的结果集从数据库发送到Writer类中。        | SQLException,IOException |

## 12.3 基于 ODBC 开发

ODBC（Open Database Connectivity，开放数据库互连）是由Microsoft公司基于X/OPEN CLI提出的用于访问数据库的应用程序编程接口。应用程序通过ODBC提供的API与数据库进行交互，在避免了应用程序直接操作数据库系统的同时，增强了应用程序的可移植性、扩展性和可维护性。

ODBC的系统结构参见图12-2。

图 12-2 ODBC 系统结构



DWS目前在以下环境中提供对ODBC3.5的支持。

表 12-21 ODBC 支持平台

| 操作系统                                                                                                | 平台      |
|-----------------------------------------------------------------------------------------------------|---------|
| SUSE Linux Enterprise Server 11 SP1/SP2/SP3/SP4<br>SUSE Linux Enterprise Server 12 及SP1/SP2/SP3/SP5 | x86_64位 |
| Red Hat Enterprise Linux<br>6.4/6.5/6.6/6.7/6.8/6.9/7.0/7.1/7.2/7.3/7.4/7.5                         | x86_64位 |
| Red Hat Enterprise Linux 7.5                                                                        | ARM64位  |
| CentOS 6.4/6.5/6.6/6.7/6.8/6.9/7.0/7.1/7.2/7.3/7.4                                                  | x86_64位 |
| CentOS 7.6                                                                                          | ARM64位  |
| EulerOS 2.0 SP2/SP3                                                                                 | x86_64位 |
| EulerOS 2.0 SP8                                                                                     | ARM64位  |
| 中标麒麟 7.5/7.6                                                                                        | ARM64位  |
| Oracle Linux R7U4                                                                                   | x86_64位 |
| Windows 7                                                                                           | 32位     |
| Windows 7                                                                                           | 64位     |
| Windows Server 2008                                                                                 | 32位     |
| Windows Server 2008                                                                                 | 64位     |

以上操作系统平台是指ODBC程序所在的操作系统平台，可以与数据库部署的操作系统平台不同。

UNIX/Linux系统下的驱动程序管理器主要有unixODBC和iODBC，在这选择驱动程序管理器unixODBC-2.3.0作为连接数据库的组件。

Windows系统自带ODBC驱动程序管理器，在控制面板->管理工具中可以找到数据源（ODBC）选项。

#### 说明

当前数据库ODBC驱动基于开源版本，对于DWS的数据类型，tinyint、smalldatetime、nvarchar2在获取数据类型的时候，可能会出现不兼容。

## 12.3.1 ODBC 包及依赖的库和头文件

从管理控制台下载ODBC的软件包。

请参见[下载JDBC或ODBC驱动](#)。

### Linux 下的 ODBC 包

从软件包中获取，包名为dws\_8.x.x\_odbc\_driver\_for\_XXX\_XXX.zip。Linux环境下，开发应用程序要用到unixODBC提供的头文件（sql.h、sql.h等）和库libodbc.so。这些头文件和库可从unixODBC-2.3.0的安装包中获得。

### Windows 下的 ODBC 包

从软件包中获取，包名为dws\_8.x.x\_odbc\_driver\_for\_windows.zip。Windows环境下，开发应用程序用到的相关头文件和库文件都由系统自带。

## 12.3.2 Linux 下配置数据源

将DWS提供的ODBC DRIVER（psqlodbcw.so）配置到数据源中便可使用。配置数据源需要配置“odbc.ini”和“odbcinst.ini”两个文件（在编译安装unixODBC过程中生成且默认放在etc目录下），并在服务器端进行配置。

### 操作步骤

**步骤1** 获取unixODBC源码包。

获取参考地址：<https://sourceforge.net/projects/unixodbc/files/unixODBC/2.3.0/unixODBC-2.3.0.tar.gz/download>

**步骤2** 目前不支持unixODBC-2.2.1版本。以unixODBC-2.3.0版本为例，在客户端执行如下命令安装unixODBC。安装时通过--prefix=[your\_path]指定安装目录，生成数据源文件到 “[your\_path]/etc” 目录下，库文件生成在 “[your\_path]/lib” 目录。

```
tar zxvf unixODBC-2.3.0.tar.gz
cd unixODBC-2.3.0
#修改configure文件(如果不存在, 那么请修改configure.ac), 找到LIB_VERSION
#将它的值修改为"1:0:0", 这样将编译出*.so.1的动态库, 与psqlodbcw.so的依赖关系相同。
vim configure

./configure --enable-gui=no --prefix=[your_path] #如果要在ARM服务器上编译, 请追加一个configure参数:
--build=aarch64-unknown-linux-gnu
make
make install
```

安装unixODBC。如果机器上已经安装了其他版本的unixODBC，可以直接覆盖安装。

**步骤3** 替换客户端DWS驱动程序。

将dws\_8.x.x\_odbc\_driver\_for\_xxx\_xxx.zip解压，在 “/dws\_8.x.x\_odbc\_driver\_for\_xxx\_xxx/odbc/lib” 目录下得到 “psqlodbcw.la” 和 “psqlodbcw.so” 两个文件。

步骤4 配置数据源。

1. 配置ODBC驱动文件。  
在 “[your\_path]/etc/odbcinst.ini” 文件中追加以下内容。

```
[GaussMPP]
Driver64=[your_path]/lib/odbc/psqlodbcw.so
setup=[your_path]/lib/odbc/psqlodbcw.so
```

odbcinst.ini文件中的配置参数说明如表12-22所示。

表 12-22 odbcinst.ini 文件配置参数

| 参数           | 描述                         | 示例                                       |
|--------------|----------------------------|------------------------------------------|
| [DriverName] | 驱动器名称，对应数据源 DSN中的驱动名。      | [DRIVER_N]                               |
| Driver64     | 驱动动态库的路径。                  | Driver64=/xxx/odbc/lib/odbc/psqlodbcw.so |
| setup        | 驱动安装路径，与Driver64中动态库的路径一致。 | setup=/xxx/odbc/lib/odbc/psqlodbcw.so    |

2. 配置数据源文件。  
在 “[your\_path]/etc/odbc.ini ” 文件中追加以下内容。

```
[MPPODBC]
Driver=GaussMPP
Servername=10.10.0.13（数据库Server IP）
Database=gaussdb （数据库名）
Username=dbadmin （数据库用户名）
Password= （数据库用户密码）
Port=8000 （数据库监听端口）
Sslmode=allow
```

odbc.ini文件配置参数说明如表12-23所示。

表 12-23 odbc.ini 文件配置参数

| 参数         | 描述                              | 示例                       |
|------------|---------------------------------|--------------------------|
| [DSN]      | 数据源的名称。                         | [MPPODBC]                |
| Driver     | 驱动名，对应odbcinst.ini中的DriverName。 | Driver=DRIVER_N          |
| Servername | 服务器的IP地址。                       | Servername=10.145.130.26 |
| Database   | 要连接的数据库的名称。                     | Database=gaussdb         |
| Username   | 数据库用户名称。                        | Username=dbadmin         |

| 参数                   | 描述                                                                                                                               | 示例                                                                                                                                                                                                                                                                    |
|----------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Password             | 数据库用户密码。                                                                                                                         | Password=<br><b>说明</b><br>ODBC驱动本身已经对内存密码进行过清理，以保证用户密码在连接后不会再在内存中保留。<br>但是如果配置了此参数，由于UnixODBC对数据源文件等进行缓存，可能导致密码长期保留在内存中。<br>推荐在应用程序连接时，将密码传递给相应API，而非写在数据源配置文件中。同时连接成功后，应当及时清理保存密码的内存段。                                                                               |
| Port                 | 服务器的端口号。                                                                                                                         | Port=8000                                                                                                                                                                                                                                                             |
| Sslmode              | 开启SSL模式。                                                                                                                         | Sslmode=allow                                                                                                                                                                                                                                                         |
| UseServerSidePrepare | 是否开启数据库端扩展查询协议。<br>可选值0或1，默认为1，表示打开扩展查询协议。                                                                                       | UseServerSidePrepare=1                                                                                                                                                                                                                                                |
| UseBatchProtocol     | 是否开启批量查询协议（打开可提高DML性能）；可选值0或者1，默认为1。<br>当此值为0时，不使用批量查询协议（主要用于与早期数据库版本通信兼容）。<br>当此值为1，并且数据库support_batch_bind参数存在且为on时，将打开批量查询协议。 | UseBatchProtocol=1                                                                                                                                                                                                                                                    |
| ConnectionExtraInfo  | GUC参数connection_info（参见 <a href="#">connection_info</a> ）中显示驱动部署路径和进程属主用户的开关。                                                    | ConnectionExtraInfo=1<br><b>说明</b><br>默认值为1。当设置为0时，ODBC驱动会将当前驱动的名称、驱动版本上报到数据库中；当设置为1时，ODBC驱动会将当前驱动的名称、部署路径、进程属主用户上报到数据库中，记录在connection_info参数（参见 <a href="#">connection_info</a> ）里；同时可以在 <a href="#">PG_STAT_ACTIVITY</a> 和 <a href="#">PGXC_STAT_ACTIVITY</a> 中查询到。 |

| 参数                    | 描述                                                                                                                                                                            | 示例                                                                                                                                                                                                     |
|-----------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| ForExtensionConnector | ETL工具性能优化参数，可进行内存优化，降低对端的CN内存占用，避免因CN内存使用过多导致系统不稳定。<br>可选值0或者1，默认为0，表示不开启优化项。<br>请勿在数据库系统之外的其他业务中配置此参数，以免影响业务的正确性。                                                            | ForExtensionConnector=1                                                                                                                                                                                |
| KeepDisallowPremature | 当UseDeclareFetch=1时，应用程序调用SQLPrepare后调用SQLNumResultCols、SQLDescribeCol或SQLColAttribute获取结果集列信息时，SQL语句中的游标是否具有with hold属性。<br>可选值0或者1，0表示具有with hold属性，1表示不具有with hold属性，默认为0。 | KeepDisallowPremature=1<br><b>说明</b><br>UseServerSidePrepare=1时，KeepDisallowPremature参数不生效，使用时需要指定UseServerSidePrepare为0，例如：<br>UseDeclareFetch=1<br>KeepDisallowPremature=1<br>UseServerSidePrepare=0 |

其中关于sslmode的选项的允许值，具体信息见下表：

表 12-24 sslmode 的可选项及其描述

| sslmode     | 是否会启用SSL加密 | 描述                                                                |
|-------------|------------|-------------------------------------------------------------------|
| disable     | 否          | 不使用SSL安全连接。                                                       |
| allow       | 可能         | 如果数据库服务器要求使用，则可以使用SSL安全加密连接，但不验证数据库服务器的真实性。                       |
| prefer      | 可能         | 如果数据库支持，那么首选使用SSL安全加密连接，但不验证数据库服务器的真实性。                           |
| require     | 是          | 必须使用SSL安全连接，但是只做了数据加密，而并不验证数据库服务器的真实性。                            |
| verify-ca   | 是          | 必须使用SSL安全连接，并且验证数据库是否具有可信证书机构签发的证书。                               |
| verify-full | 是          | 必须使用SSL安全连接，在verify-ca的验证范围之外，同时验证数据库所在主机的主机名是否与证书内容一致。DWS不支持此模式。 |

步骤5 SSL模式

如果需要使用SSL证书连接，那么请将DWS安装包中的SSLCERT的证书包解压，在shell环境下，执行“source sslcert\_env.sh”，即在**当前会话**完成证书的默认位置的部署。

或者手动声明如下环境变量，同时保证client.key\*系列文件为600权限：

```
export PGSSLCERT="/YOUR/PATH/OF/client.crt" #请修改该路径到client.crt的绝对路径
export PGSSLKEY="/YOUR/PATH/OF/client.key" #请修改该路径到client.key的绝对路径
```

同时将数据源中的Sslmode选项调整至“verify-ca”。

**步骤6** 将客户端所在主机的IP网段加入DWS的安全组规则，确保客户端主机与DWS网络互通。

**步骤7** 配置环境变量。

```
vim ~/.bashrc
```

在配置文件中追加以下内容。

```
export LD_LIBRARY_PATH=[your_path]/lib/:$LD_LIBRARY_PATH
export ODBCYSINI=[your_path]/etc
export ODBCINI=[your_path]/etc/odbc.ini
```

#### 📖 说明

麒麟OS环境中，此处不建议追加LD\_LIBRARY\_PATH，可能造成libssl.so动态库冲突。集群9.1.0最新版本中已增加rpath，不需要LD\_LIBRARY\_PATH即可找到依赖。

**步骤8** 执行如下命令使设置生效。

```
source ~/.bashrc
```

----结束

## 测试数据源配置

执行isql -v GaussODBC(数据源名称)命令。

- 如果显示如下信息，表明配置正确，连接成功。

```
+-----+
| Connected! |
| |
| sql-statement |
| help [tablename] |
| quit |
| |
+-----+
SQL>
```

- 如果显示ERROR信息，则表明配置错误。请检查上述配置是否正确。

## 常见问题处理

- [UnixODBC][Driver Manager]Can't open lib 'xxx/xxx/psqlodbcw.so' : file not found.

此问题的可能原因：

- odbcinst.ini文件中配置的路径不正确

确认的方法：执行ls查询错误信息中的路径，以确保该psqlodbcw.so文件存在，同时具有执行权限。

- psqlodbcw.so的依赖库不存在，或者不在系统环境变量中

确认的办法：执行ldd查询错误信息中的路径，如果是缺少libodbc.so.1等UnixODBC的库，那么按照“操作步骤”中的方法重新配置UnixODBC，并确



保它的安装路径下的lib目录添加到了LD\_LIBRARY\_PATH中；如果是缺少其他库，请将ODBC驱动包中的lib目录添加到LD\_LIBRARY\_PATH中。或者将psqlodbcw.so的依赖库放到psqlodbcw.so的rpath对应的路径中，通过readelf -d可查看rpath。

- [UnixODBC]connect to server failed: no such file or directory

此问题可能的原因：

- 配置了错误的/不可达的数据库地址，或者端口

请检查数据源配置中的Servername及Port配置项。

- 服务器监听不正确

如果确认Servername及Port配置正确，请根据“操作步骤”中数据库服务器的相关配置，确保数据库监听了合适的网卡及端口。

- 防火墙及网闸设备

请确认防火墙设置，将数据库的通信端口添加到可信端口中。

如果有网闸设备，请确认相关的设置。

- [unixODBC]The password-stored method is not supported.

此问题可能原因：

数据源中未配置sslmode配置项。

解决办法：

请配置该选项至allow或以上选项。此配置的更多信息，见[表12-24](#)。

- Server common name "xxxx" does not match host name "xxxxx"

此问题的原因：

使用了SSL加密的“verify-full”选项，驱动程序会验证证书中的主机名与实际部署数据库的主机名是否一致。

解决办法：

碰到此问题可以使用“verify-ca”选项，不再校验主机名；或者重新生成一套与数据库所在主机名相同的CA证书。

- Driver's SQLAllocHandle on SQL\_HANDLE\_DBC failed

此问题的可能原因：

可执行文件（比如UnixODBC的isql，以下都以isql为例）与数据库驱动（psqlodbcw.so）依赖于不同的odbc的库版本：libodbc.so.1或者libodbc.so.2。此问题可以通过如下方式确认：

```
ldd `which isql` | grep odbc
ldd psqlodbcw.so | grep odbc
```

这时，如果输出的libodbc.so最后的后缀数字不同或者指向不同的磁盘物理文件，那么基本就可以断定是此问题。isql与psqlodbcw.so都会要求加载libodbc.so，这时如果它们加载的是不同的物理文件，便会导致两套完全同名的函数列表，同时出现在同一个可见域里（UnixODBC的libodbc.so.\*的函数导出列表完全一致），产生冲突，无法加载数据库驱动。

解决办法：

确定一个要使用的UnixODBC，然后卸载另外一个（比如卸载库版本号为.so.2的UnixODBC），然后将剩下的.so.1的库，新建一个同名但是后缀为.so.2的软链接，便可解决此问题。

- FATAL: Forbid remote connection with trust method!

由于安全原因，数据库CN禁止集群内部其他节点无认证接入。

如果要在集群内部访问CN，请将ODBC程序部署在CN所在机器，服务器地址使用"127.0.0.1"。建议业务系统单独部署在集群外部，否则可能会影响数据库运行性能。

- [unixODBC][Driver Manager]Invalid attribute value

在使用SQL on other GaussDB功能时碰到此问题，有可能是unixODBC的版本并非推荐版本，建议通过“odbcinst --version”命令排查环境中的unixODBC版本。

- authentication method 10 not supported.

使用开源客户端碰到此问题，可能原因：

数据库中存储的口令校验只存储了SHA256格式哈希，而开源客户端只识别MD5校验，双方校验方法不匹配报错。

#### 说明

- 数据库并不存储用户口令，只存储用户口令的哈希码。
- 早期版本（V100R002C80SPC300之前的版本）的数据库只存储了SHA256格式的哈希，并未存储MD5的哈希，所以无法使用MD5做用户口令校验。
- 新版本（V100R002C80SPC300及之后版本）的数据库当用户更新用户口令或者新建用户时，会同时存储两种格式的哈希码，这时将兼容开源的认证协议。
- 但是当老版本升级到新版本时，由于哈希的不可逆性，所以数据库无法还原用户口令，进而生成新格式的哈希，所以仍然只保留了SHA256格式的哈希，导致仍然无法使用MD5做口令认证。

要解决该问题，可以更新用户口令；或者新建一个用户，赋予同等权限，使用新用户连接数据库。

- unsupported frontend protocol 3.51: server supports 1.0 to 3.0

目标数据库版本过低，或者目标数据库为开源数据库。请使用对应版本的数据库驱动连接目标数据库。

## 12.3.3 Windows 下配置数据源

Windows操作系统自带ODBC数据源管理器，无需用户手动安装管理器便可直接进行配置。

### 操作步骤

#### 步骤1 替换客户端DWS驱动程序。

将GaussDB-9.1.0-Windows-Odbc.tar.gz解压后，根据需要，双击psqlodbc.msi（32位）或者psqlodbc\_x64.msi（64位）进行驱动安装。

#### 步骤2 打开驱动管理器。

在配置数据源时，请使用对应的驱动管理器（假设操作系统安装盘符为C:盘，如果是其他盘符，请对路径做相应修改）：

- 64位操作系统上进行32位程序开发，安装32位驱动程序后，使用32位的驱动管理器：C:\Windows\SysWOW64\odbcad32.exe

请勿直接使用控制面板->管理工具->数据源(ODBC)。

#### 说明

WoW64的全称是"Windows 32-bit on Windows 64-bit"，C:\Windows\SysWOW64\存放的是64位系统上的32位运行环境。

- **64位操作系统上进行64位程序开发**，安装**64位**驱动程序后，使用**64位**的驱动管理器：C:\Windows\System32\odbcad32.exe  
请勿直接使用控制面板->管理工具->数据源(ODBC)。

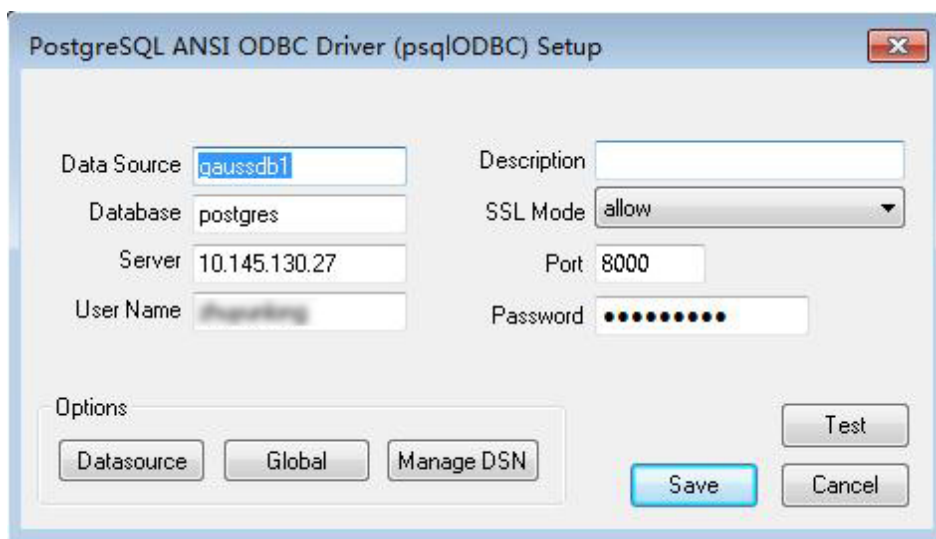
#### 说明

C:\Windows\System32\存放的是与操作系统一致的运行环境，具体的技术信息请查阅Windows的相关技术文档。

- 32位操作系统请使用：C:\Windows\System32\odbcad32.exe  
或者单击计算机->控制面板->管理工具->数据源(ODBC)打开驱动管理器。

### 步骤3 配置数据源。

在打开的驱动管理器上，选择用户DSN->添加->PostgreSQL Unicode（如果是64位驱动，将会有64位标识），然后进行配置：



#### 须知

此界面上配置的用户名及密码信息，将会被记录在Windows注册表中，再次连接数据库时就不再需要输入认证信息。但是出于安全考虑，建议在单击“Save”按钮保存配置信息前，清空相关敏感信息；在使用ODBC的连接API时，再传入所需的用户名、密码信息。

### 步骤4 SSL模式。

如果需要使用SSL证书连接，那么请将DWS安装包中的SSLCERT的证书包解压，双击“sslcert\_env.bat”文件，即可完成证书的默认位置的部署。

#### 须知

该sslcert\_env.bat为了保证证书环境的纯净，在%APPDATA%\postgresql目录存在时，会提示是否需要移除相关目录。如果有需要，请备份该目录中的文件。

或者手动将client.crt、client.key、client.key.cipher、client.key.rand文件放至%APPDATA%\postgresql(该目录需手动建立)目录下，并且将文件名中的client改为postgres，例如client.key修改为postgres.key；将cacert.pem文件放至%APPDATA%\postgresql目录，并更名为root.crt。

同时将步骤2中的设置窗口的“SSL Mode”选项调整至“verify-ca”。

表 12-25 sslmode 的可选项及其描述

| sslmode     | 是否会启用SSL加密 | 描述                                                                              |
|-------------|------------|---------------------------------------------------------------------------------|
| disable     | 否          | 不使用SSL安全连接。                                                                     |
| allow       | 可能         | 如果数据库服务器要求使用，则可以使用SSL安全加密连接，但不验证数据库服务器的真实性。                                     |
| prefer      | 可能         | 如果数据库支持，那么首选使用SSL安全加密连接，但不验证数据库服务器的真实性。                                         |
| require     | 是          | 必须使用SSL安全连接，但是只做了数据加密，而并不验证数据库服务器的真实性。                                          |
| verify-ca   | 是          | 必须使用SSL安全连接，并且验证数据库是否具有可信证书机构签发的证书。                                             |
| verify-full | 是          | 必须使用SSL安全连接，在verify-ca的验证范围之外，同时验证数据库所在主机的主机名是否与证书内容一致。<br><b>说明</b><br>不支持此模式。 |

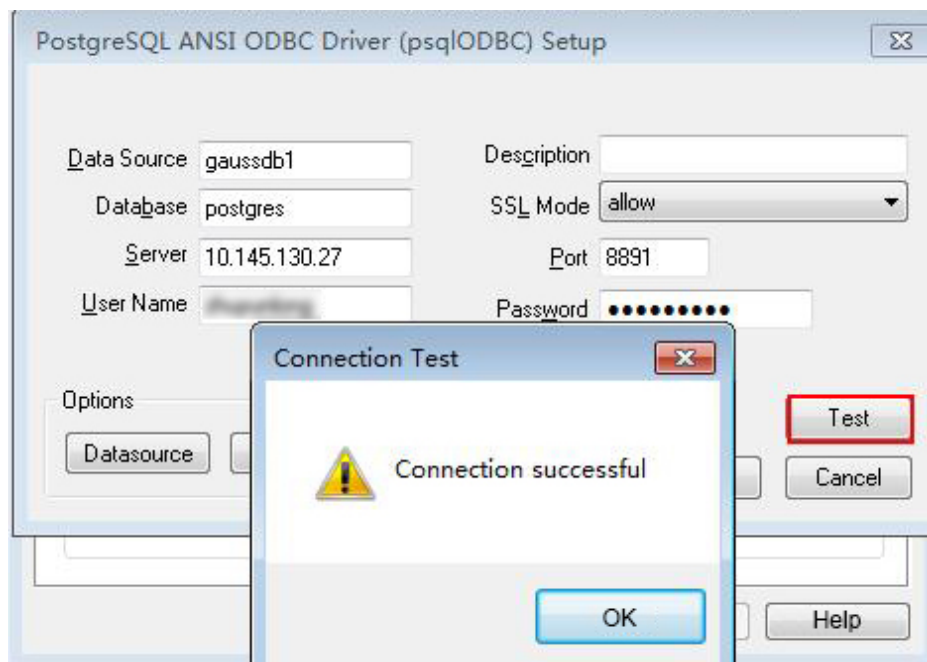
**步骤5** 将客户端所在主机的IP网段加入DWS的安全组规则，确保客户端主机与DWS网络互通。

----结束

测试数据源配置

单击Test进行测试。

- 如果显示如下，则表明配置正确，连接成功。



- 如果显示ERROR信息，则表明配置错误。请检查上述配置是否正确。

## 常见问题处理

- Server common name "xxxx" does not match host name "xxxxx"  
此问题的原因是使用了SSL加密的“verify-full”选项，这时驱动程序会验证证书中的主机名与实际部署数据库的主机名是否一致。碰到此问题可以使用“verify-ca”选项，不再校验主机名；或者重新生成一套与数据库所在主机名相同的CA证书。
- connect to server failed: no such file or directory  
此问题可能的原因：
  - 配置了错误的/不可达的数据库地址，或者端口  
请检查数据源配置中的Servername及Port配置项。
  - 服务器监听不正确  
如果确认Servername及Port配置正确，请根据“操作步骤”中数据库服务器的相关配置，确保数据库监听了合适的网卡及端口。
  - 防火墙及网闸设备  
请确认防火墙设置，将数据库的通信端口添加到可信端口中。  
如果有网闸设备，请确认相关的设置。
- 在指定的DSN中，驱动程序和应用程序之间的体系结构不匹配  
此问题可能的原因：在64位程序中使用了32位驱动，或者相反。  
C:\Windows\SysWOW64\odbcad32.exe：这是32位ODBC驱动管理器。  
C:\Windows\System32\odbcad32.exe：这是64位ODBC驱动管理器。
- The password-stored method is not supported.  
此问题可能原因：  
数据源中未配置sslmode配置项，请调整此项至allow或以上级别，允许SSL连接，此选项的更多说明，请见表12-25。

- authentication method 10 not supported.

使用开源客户端碰到此问题，可能原因：

数据库中存储的口令校验只存储了SHA256格式哈希，而开源客户端只识别MD5校验，双方校验方法不匹配报错。

#### 📖 说明

- 数据库并不存储用户口令，只存储用户口令的哈希码。
- 早期版本（V100R002C80SPC300之前的版本）的数据库只存储了SHA256格式的哈希，并未存储MD5的哈希，所以无法使用MD5做用户口令校验。
- 新版本（V100R002C80SPC300及之后版本）的数据库当用户更新用户口令或者新建用户时，会同时存储两种格式的哈希码，这时将兼容开源的认证协议。
- 但是当老版本升级到新版本时，由于哈希的不可逆性，所以数据库无法还原用户口令，进而生成新格式的哈希，所以仍然只保留了SHA256格式的哈希，导致仍然无法使用MD5做口令认证。

要解决该问题，参见以下操作：

- a. 联系技术支持人员检查数据库参数password\_encryption\_type是否为1，如果取值不为1，需要将该参数修改为1。
  - b. 新建一个数据库用户用于连接，或者重置准备使用的数据库用户的密码。
    - 如果您使用的是管理员账号，参见[重置密码](#)。
    - 如果是普通用户，可以先通过其他客户端工具（例如Data Studio）连接数据库后，使用ALTER USER语句来修改密码。
  - c. 再尝试连接数据库。
- unsupported frontend protocol 3.51: server supports 1.0 to 3.0  
目标数据库版本过低，或者目标数据库为开源数据库。请使用对应版本的数据库驱动连接目标数据库。
  - FATAL: GSS authentication method is not allowed because XXXX user password is not disabled.  
或：GSSAPI authentication not supported.  
目标CN的pg\_hba.conf里配置了当前客户端IP使用“gss”方式来做认证，该认证算法不支持用作客户端的身份认证，请修改到“sha256”后再试。  
同时请注意，数据库当前不支持在集群内跨节点连接数据库，如果是在集群内跨节点连接CN出现此问题，请将业务程序调整到集群外后重试。

## 12.3.4 ODBC 开发示例

### 常用功能示例代码

此示例演示如何通过ODBC方式获取DWS中的数据。

```
// DBtest.c (compile with: libodbc.so)
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <sqlext.h>
#ifdef WIN32
#include <windows.h>
#endif
SQLHENV V_OD_Env; // Handle ODBC environment
SQLHSTMT V_OD_hstmt; // Handle statement
SQLHDBC V_OD_hdbc; // Handle connection
char typename[100];
```

```
SQLINTEGER value = 100;
SQLINTEGER V_OD_erg,V_OD_buffer,V_OD_err,V_OD_id;
SQLLEN V_StrLen_or_IndPtr;
int main(int argc,char *argv[])
{
 // 1. 申请环境句柄
 V_OD_erg = SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_ENV,SQL_NULL_HANDLE,&V_OD_Env);
 if ((V_OD_erg != SQL_SUCCESS) && (V_OD_erg != SQL_SUCCESS_WITH_INFO))
 {
 printf("Error AllocHandle\n");
 exit(0);
 }
 // 2. 设置环境属性 (版本信息)
 SQLSetEnvAttr(V_OD_Env, SQL_ATTR_ODBC_VERSION, (void*)SQL_OV_ODBC3, 0);
 // 3. 申请连接句柄
 V_OD_erg = SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_DBC, V_OD_Env, &V_OD_hdbc);
 if ((V_OD_erg != SQL_SUCCESS) && (V_OD_erg != SQL_SUCCESS_WITH_INFO))
 {
 SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_ENV, V_OD_Env);
 exit(0);
 }
 // 4. 设置连接属性
 SQLSetConnectAttr(V_OD_hdbc, SQL_ATTR_AUTOCOMMIT, SQL_AUTOCOMMIT_ON, 0);
 // 5. 连接数据源, 这里的 "userName" 与 "password" 分别表示连接数据库的用户名和用户密码, 请根据
 实际情况修改。
 // 如果odbc.ini文件中已经配置了用户名密码, 那么这里可以留空 (""); 但是不建议这么做, 因为一旦
 odbc.ini权限管理不善, 将导致数据库用户密码泄露。
 V_OD_erg = SQLConnect(V_OD_hdbc, (SQLCHAR*) "gaussdb", SQL_NTS,
 (SQLCHAR*) "userName", SQL_NTS, (SQLCHAR*) "password", SQL_NTS);
 if ((V_OD_erg != SQL_SUCCESS) && (V_OD_erg != SQL_SUCCESS_WITH_INFO))
 {
 printf("Error SQLConnect %d\n",V_OD_erg);
 SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_ENV, V_OD_Env);
 exit(0);
 }
 printf("Connected !\n");
 // 6. 设置语句属性
 SQLSetStmtAttr(V_OD_hstmt,SQL_ATTR_QUERY_TIMEOUT,(SQLPOINTER *)3,0);
 // 7. 申请语句句柄
 SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_STMT, V_OD_hdbc, &V_OD_hstmt);
 // 8. 直接执行SQL语句。
 SQLExecDirect(V_OD_hstmt,"drop table IF EXISTS customer_t1",SQL_NTS);
 SQLExecDirect(V_OD_hstmt,"CREATE TABLE customer_t1(c_customer_sk INTEGER, c_customer_name
 VARCHAR(32));",SQL_NTS);
 SQLExecDirect(V_OD_hstmt,"insert into customer_t1 values(25,'li')",SQL_NTS);
 // 9. 准备执行
 SQLPrepare(V_OD_hstmt,"insert into customer_t1 values(?)",SQL_NTS);
 // 10. 绑定参数
 SQLBindParameter(V_OD_hstmt,1,SQL_PARAM_INPUT,SQL_C_SLONG,SQL_INTEGER,0,0,
 &value,0,NULL);
 // 11. 执行准备好的语句
 SQLExecute(V_OD_hstmt);
 SQLExecDirect(V_OD_hstmt,"select c_customer_sk from customer_t1",SQL_NTS);
 // 12. 获取结果集某一列的属性
 SQLColAttribute(V_OD_hstmt,1,SQL_DESC_TYPE_NAME,typename,sizeof(typename),NULL,NULL);

 printf("SQLColAttribute %s\n",typename);
 // 13. 绑定结果集
 SQLBindCol(V_OD_hstmt,1,SQL_C_SLONG, (SQLPOINTER)&V_OD_buffer,150,
 (SQLLEN *)&V_StrLen_or_IndPtr);
 // 14. 通过SQLFetch取结果集中数据
 V_OD_erg=SQLFetch(V_OD_hstmt);
 // 15. 通过SQLGetData获取并返回数据。
 while(V_OD_erg != SQL_NO_DATA)
 {
 SQLGetData(V_OD_hstmt,1,SQL_C_SLONG,(SQLPOINTER)&V_OD_id,0,NULL);
 printf("SQLGetData ----ID = %d\n",V_OD_id);
 V_OD_erg=SQLFetch(V_OD_hstmt);
 }
}
```



```
};
printf("Done !\n");
// 16. 断开数据源连接并释放句柄资源
SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_STMT,V_OD_hstmt);
SQLDisconnect(V_OD_hdbc);
SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_DBC,V_OD_hdbc);
SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_ENV, V_OD_Env);
return(0);
}
```

## 批量绑定示例代码

- 请在数据源中打开UseBatchProtocol，同时指定数据库中参数support\_batch\_bind为on。
- CHECK\_ERROR的作用是检查并打印错误信息。
- 此示例将与用户交互式获取DSN、模拟的数据量，忽略的数据量，并将最终数据入库到test\_odbc\_batch\_insert中。

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <sql.h>
#include <sqlext.h>
#include <string.h>

#include "util.c"

void Exec(SQLHDBC hdbc, SQLCHAR* sql)
{
 SQLRETURN retcode; // Return status
 SQLHSTMT hstmt = SQL_NULL_HSTMT; // Statement handle
 SQLCHAR loginfo[2048];

 // Allocate Statement Handle
 retcode = SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_STMT, hdbc, &hstmt);
 CHECK_ERROR(retcode, "SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_STMT)",
 hstmt, SQL_HANDLE_STMT);

 // Prepare Statement
 retcode = SQLPrepare(hstmt, (SQLCHAR*) sql, SQL_NTS);
 sprintf((char*)loginfo, "SQLPrepare log: %s", (char*)sql);
 CHECK_ERROR(retcode, loginfo, hstmt, SQL_HANDLE_STMT);

 retcode = SQLExecute(hstmt);
 sprintf((char*)loginfo, "SQLExecute stmt log: %s", (char*)sql);
 CHECK_ERROR(retcode, loginfo, hstmt, SQL_HANDLE_STMT);

 retcode = SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_STMT, hstmt);
 sprintf((char*)loginfo, "SQLFreeHandle stmt log: %s", (char*)sql);
 CHECK_ERROR(retcode, loginfo, hstmt, SQL_HANDLE_STMT);
}

int main ()
{
 SQLHENV henv = SQL_NULL_HENV;
 SQLHDBC hdbc = SQL_NULL_HDBC;
 int batchCount = 1000;
 SQLLEN rowsCount = 0;
 int ignoreCount = 0;

 SQLRETURN retcode;
 SQLCHAR dsn[1024] = {'\0'};
 SQLCHAR loginfo[2048];

 // 交互获取数据源名称
 getStr("Please input your DSN", (char*)dsn, sizeof(dsn), 'N');
 // 交互获取批量绑定的数据量
 getInt("batchCount", &batchCount, 'N', 1);
```



```
do
{
 // 交互获取批量绑定的数据中，不要入库的数据量
 getInt("ignoreCount", &ignoreCount, 'N', 1);
 if (ignoreCount > batchCount)
 {
 printf("ignoreCount(%d) should be less than batchCount(%d)\n", ignoreCount, batchCount);
 }
}while(ignoreCount > batchCount);

retcode = SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_ENV, SQL_NULL_HANDLE, &henv);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_ENV)",
 henv, SQL_HANDLE_ENV);

// Set ODBC Version
retcode = SQLSetEnvAttr(henv, SQL_ATTR_ODBC_VERSION,
 (SQLPOINTER*)SQL_OV_ODBC3, 0);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLSetEnvAttr(SQL_ATTR_ODBC_VERSION)",
 henv, SQL_HANDLE_ENV);

// Allocate Connection
retcode = SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_DBC, henv, &hdbc);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_DBC)",
 henv, SQL_HANDLE_DBC);

// Set Login Timeout
retcode = SQLSetConnectAttr(hdbc, SQL_LOGIN_TIMEOUT, (SQLPOINTER)5, 0);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLSetConnectAttr(SQL_LOGIN_TIMEOUT)",
 hdbc, SQL_HANDLE_DBC);

// Set Auto Commit
retcode = SQLSetConnectAttr(hdbc, SQL_ATTR_AUTOCOMMIT,
 (SQLPOINTER)(1), 0);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLSetConnectAttr(SQL_ATTR_AUTOCOMMIT)",
 hdbc, SQL_HANDLE_DBC);

// Connect to DSN
sprintf(logininfo, "SQLConnect(DSN:%s)", dsn);
retcode = SQLConnect(hdbc, (SQLCHAR*) dsn, SQL_NTS,
 (SQLCHAR*) NULL, 0, NULL, 0);
CHECK_ERROR(retcode, logininfo, hdbc, SQL_HANDLE_DBC);

// init table info.
Exec(hdbc, "drop table if exists test_odbc_batch_insert");
Exec(hdbc, "create table test_odbc_batch_insert(id int primary key, col varchar2(50))");

// 下面的代码根据用户输入的数据量，构造出将要入库的数据:
{
 SQLRETURN retcode;
 SQLHSTMT hstmtinsrt = SQL_NULL_HSTMT;
 int i;
 SQLCHAR *sql = NULL;
 SQLINTEGER *ids = NULL;
 SQLCHAR *cols = NULL;
 SQLLEN *bufLenIds = NULL;
 SQLLEN *bufLenCols = NULL;
 SQLUSMALLINT *operptr = NULL;
 SQLUSMALLINT *statusptr = NULL;
 SQLULEN process = 0;

 // 这里是按列构造，每个字段的内存连续存放在一起。
 ids = (SQLINTEGER*)malloc(sizeof(ids[0]) * batchCount);
 cols = (SQLCHAR*)malloc(sizeof(cols[0]) * batchCount * 50);
 // 这里是每个字段中，每一行数据的内存长度。
 bufLenIds = (SQLLEN*)malloc(sizeof(bufLenIds[0]) * batchCount);
 bufLenCols = (SQLLEN*)malloc(sizeof(bufLenCols[0]) * batchCount);
 // 该行是否需要被处理，SQL_PARAM_IGNORE 或 SQL_PARAM_PROCEED
 operptr = (SQLUSMALLINT*)malloc(sizeof(operptr[0]) * batchCount);
 memset(operptr, 0, sizeof(operptr[0]) * batchCount);
```

```
// 该行的处理结果。
// 注：由于数据库中处理方式是同一语句隶属同一事务中，所以如果出错，那么待处理数据都将是出错的，
并不会部分入库。
statusptr = (SQLUSMALLINT*)malloc(sizeof(statusptr[0]) * batchCount);
memset(statusptr, 88, sizeof(statusptr[0]) * batchCount);

if (NULL == ids || NULL == cols || NULL == bufLenCols || NULL == bufLenIds)
{
 fprintf(stderr, "FAILED:\tmalloc data memory failed\n");
 goto exit;
}

for (int i = 0; i < batchCount; i++)
{
 ids[i] = i;
 sprintf(cols + 50 * i, "column test value %d", i);
 bufLenIds[i] = sizeof(ids[i]);
 bufLenCols[i] = strlen(cols + 50 * i);
 operptr[i] = (i < ignoreCount) ? SQL_PARAM_IGNORE : SQL_PARAM_PROCEED;
}

// Allocate Statement Handle
retcode = SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_STMT, hdbc, &hstmtinesrt);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLAllocHandle(SQL_HANDLE_STMT)",
 hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);

// Prepare Statement
sql = (SQLCHAR*)"insert into test_odbc_batch_insert values(?, ?)";
retcode = SQLPrepare(hstmtinesrt, (SQLCHAR*) sql, SQL_NTS);
sprintf((char*)loginfo, "SQLPrepare log: %s", (char*)sql);
CHECK_ERROR(retcode, loginfo, hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLSetStmtAttr(hstmtinesrt, SQL_ATTR_PARAMSET_SIZE, (SQLPOINTER)batchCount,
sizeof(batchCount));
CHECK_ERROR(retcode, "SQLSetStmtAttr", hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLBindParameter(hstmtinesrt, 1, SQL_PARAM_INPUT, SQL_C_SLONG, SQL_INTEGER,
sizeof(ids[0]), 0, &(ids[0]), 0, bufLenIds);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLBindParameter for id", hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLBindParameter(hstmtinesrt, 2, SQL_PARAM_INPUT, SQL_C_CHAR, SQL_CHAR, 50, 50,
cols, 50, bufLenCols);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLBindParameter for cols", hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLSetStmtAttr(hstmtinesrt, SQL_ATTR_PARAMS_PROCESSED_PTR, (SQLPOINTER)&process,
sizeof(process));
CHECK_ERROR(retcode, "SQLSetStmtAttr for SQL_ATTR_PARAMS_PROCESSED_PTR", hstmtinesrt,
SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLSetStmtAttr(hstmtinesrt, SQL_ATTR_PARAM_STATUS_PTR, (SQLPOINTER)statusptr,
sizeof(statusptr[0]) * batchCount);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLSetStmtAttr for SQL_ATTR_PARAM_STATUS_PTR", hstmtinesrt,
SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLSetStmtAttr(hstmtinesrt, SQL_ATTR_PARAM_OPERATION_PTR, (SQLPOINTER)operptr,
sizeof(operptr[0]) * batchCount);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLSetStmtAttr for SQL_ATTR_PARAM_OPERATION_PTR", hstmtinesrt,
SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLExecute(hstmtinesrt);
sprintf((char*)loginfo, "SQLExecute stmt log: %s", (char*)sql);
CHECK_ERROR(retcode, loginfo, hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);

retcode = SQLRowCount(hstmtinesrt, &rowsCount);
CHECK_ERROR(retcode, "SQLRowCount execution", hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);

if (rowsCount != (batchCount - ignoreCount))
{
 sprintf(loginfo, "(batchCount - ignoreCount)(%d) != rowsCount(%d)", (batchCount - ignoreCount),
```

```
rowsCount);
 CHECK_ERROR(SQL_ERROR, loginfo, NULL, SQL_HANDLE_STMT);
}
else
{
 sprintf(loginfo, "(batchCount - ignoreCount)(%d) == rowsCount(%d)", (batchCount - ignoreCount),
rowsCount);
 CHECK_ERROR(SQL_SUCCESS, loginfo, NULL, SQL_HANDLE_STMT);
}

if (rowsCount != process)
{
 sprintf(loginfo, "process(%d) != rowsCount(%d)", process, rowsCount);
 CHECK_ERROR(SQL_ERROR, loginfo, NULL, SQL_HANDLE_STMT);
}
else
{
 sprintf(loginfo, "process(%d) == rowsCount(%d)", process, rowsCount);
 CHECK_ERROR(SQL_SUCCESS, loginfo, NULL, SQL_HANDLE_STMT);
}

for (int i = 0; i < batchCount; i++)
{
 if (i < ignoreCount)
 {
 if (statusptr[i] != SQL_PARAM_UNUSED)
 {
 sprintf(loginfo, "statusptr[%d](%d) != SQL_PARAM_UNUSED", i, statusptr[i]);
 CHECK_ERROR(SQL_ERROR, loginfo, NULL, SQL_HANDLE_STMT);
 }
 }
 else if (statusptr[i] != SQL_PARAM_SUCCESS)
 {
 sprintf(loginfo, "statusptr[%d](%d) != SQL_PARAM_SUCCESS", i, statusptr[i]);
 CHECK_ERROR(SQL_ERROR, loginfo, NULL, SQL_HANDLE_STMT);
 }
}

retcode = SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_STMT, hstmtinesrt);
sprintf((char*)loginfo, "SQLFreeHandle hstmtinesrt");
CHECK_ERROR(retcode, loginfo, hstmtinesrt, SQL_HANDLE_STMT);
}

exit:
printf ("\nComplete.\n");

// Connection
if (hdbc != SQL_NULL_HDBC) {
 SQLDisconnect(hdbc);
 SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_DBC, hdbc);
}

// Environment
if (henv != SQL_NULL_HENV)
 SQLFreeHandle(SQL_HANDLE_ENV, henv);

return 0;
}
```

### 12.3.5 ODBC 接口参考

ODBC接口是一套提供给用户的API函数，本节将对部分常用接口做具体描述，若涉及其他接口可参考[msdn网址](#)中ODBC Programmer's Reference项的相关内容。

## SQLAllocEnv

在ODBC 3.x版本中，ODBC 2.x的函数SQLAllocEnv已被SQLAllocHandle代替。有关详细信息请参阅[SQLAllocHandle](#)。

## SQLAllocConnect

在ODBC 3.x版本中，ODBC 2.x的函数SQLAllocConnect已被SQLAllocHandle代替。有关详细信息请参阅[SQLAllocHandle](#)。

## SQLAllocHandle

### 功能描述

分配环境、连接、语句或描述符的句柄，它替代了ODBC 2.x函数SQLAllocEnv、SQLAllocConnect及SQLAllocStmt。

### 原型

```
SQLRETURN SQLAllocHandle(SQLSMALLINT HandleType,
 SQLHANDLE InputHandle,
 SQLHANDLE *OutputHandlePtr);
```

### 参数

表 12-26 SQLAllocHandle 参数

| 关键字             | 参数说明                                                                                                                                                                                                                                                |
|-----------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| HandleType      | 由SQLAllocHandle分配的句柄类型。必须为下列值之一： <ul style="list-style-type: none"><li>SQL_HANDLE_ENV（环境句柄）</li><li>SQL_HANDLE_DBC（连接句柄）</li><li>SQL_HANDLE_STMT（语句句柄）</li><li>SQL_HANDLE_DESC（描述句柄）</li></ul> 申请句柄顺序为，先申请环境句柄，再申请连接句柄，最后申请语句句柄，后申请的句柄都要依赖它前面申请的句柄。 |
| InputHandle     | 将要分配的新句柄的类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>如果HandleType为SQL_HANDLE_ENV，则这个值为SQL_NULL_HANDLE。</li><li>如果HandleType为SQL_HANDLE_DBC，则这一定是一个环境句柄。</li><li>如果HandleType为SQL_HANDLE_STMT或SQL_HANDLE_DESC，则它一定是一个连接句柄。</li></ul>                   |
| OutputHandlePtr | <b>输出参数：</b> 一个缓冲区的指针，此缓冲区以新分配的数据结构存放返回的句柄。                                                                                                                                                                                                         |

### 返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。

- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

当分配的句柄并非环境句柄时，如果SQLAllocHandle返回的值为SQL\_ERROR，则它会将OutputHandlePtr的值设置为SQL\_NULL\_HDBC、SQL\_NULL\_HSTMT或SQL\_NULL\_HDESC。之后，通过调用带有适当参数的SQLGetDiagRec，其中HandleType和Handle被设置为InputHandle的值，可得到相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLAllocStmt

在ODBC 3.x版本中，ODBC 2.x的函数SQLAllocStmt已被SQLAllocHandle代替。有关详细信息请参阅[SQLAllocHandle](#)。

SQLBindCol

功能描述

将应用程序数据缓冲区绑定到结果集的列中。

原型

```
SQLRETURN SQLBindCol(SQLHSTMT StatementHandle,
 SQLUSMALLINT ColumnNumber,
 SQLSMALLINT TargetType,
 SQLPOINTER TargetValuePtr,
 SQLLEN BufferLength,
 SQLLEN *StrLen_or_IndPtr);
```

参数

表 12-27 SQLBindCol 参数

| 关键字             | 参数说明                                                                                    |
|-----------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| StatementHandle | 语句句柄。                                                                                   |
| ColumnNumber    | 要绑定结果集的列号。起始列号为0，以递增的顺序计算列号，第0列是书签列。若未设置书签页，则起始列号为1。                                    |
| TargetType      | 缓冲区中C数据类型的标识符。                                                                          |
| TargetValuePtr  | <b>输出参数：</b> 指向与列绑定的数据缓冲区的指针。SQLFetch函数返回这个缓冲区中的数据。如果此参数为一个空指针，则StrLen_or_IndPtr是一个有效值。 |
| BufferLength    | TargetValuePtr指向缓冲区的长度，以字节为单位。                                                          |

| 关键字              | 参数说明                                          |
|------------------|-----------------------------------------------|
| StrLen_or_IndPtr | <b>输出参数：</b> 缓冲区的长度或指示器指针。若为空值，则未使用任何长度或指示器值。 |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意

当SQLBindCol返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用[SQLGetDiagRec](#)函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLBindParameter

功能描述

将一条SQL语句中的一个参数标志和一个缓冲区绑定起来。

原型

```
SQLRETURN SQLBindParameter(SQLHSTMT StatementHandle,
 SQLUSMALLINT ParameterNumber,
 SQLSMALLINT InputOutputType,
 SQLSMALLINT ValueTypeInfo,
 SQLSMALLINT ParameterType,
 SQLULEN ColumnSize,
 SQLSMALLINT DecimalDigits,
 SQLPOINTER ParameterValuePtr,
 SQLLEN BufferLength,
 SQLLEN *StrLen_or_IndPtr);
```

参数

表 12-28 SQLBindParameter

| 关键词             | 参数说明            |
|-----------------|-----------------|
| StatementHandle | 语句句柄。           |
| ParameterNumber | 参数序号，起始为1，依次递增。 |
| InputOutputType | 输入输出参数类型。       |
| ValueType       | 参数的C数据类型。       |

| 关键词               | 参数说明                              |
|-------------------|-----------------------------------|
| ParameterType     | 参数的SQL数据类型。                       |
| ColumnSize        | 列的大小或相应参数标记的表达式。                  |
| DecimalDigits     | 列的十进制数字或相应参数标记的表达式。               |
| ParameterValuePtr | 指向存储参数数据缓冲区的指针。                   |
| BufferLength      | ParameterValuePtr指向缓冲区的长度，以字节为单位。 |
| StrLen_or_IndPtr  | 缓冲区的长度或指示器指针。若为空值，则未使用任何长度或指示器值。  |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

当SQLBindCol返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用[SQLGetDiagRec](#)函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLColAttribute

功能描述

返回结果集中一列的描述符信息。

原型

```
SQLRETURN SQLColAttribute(SQLHSTMT StatementHandle,
 SQLUSMALLINT ColumnNumber,
 SQLUSMALLINT FieldIdentifier,
 SQLPOINTER CharacterAttriburePtr,
 SQLSMALLINT BufferLength,
 SQLSMALLINT *StringLengthPtr,
 SQLPOINTER NumericAttributePtr);
```

参数

表 12-29 SQLColAttribute 参数

| 关键字                   | 参数说明                                                                                                                                                                                                           |
|-----------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| StatementHandle       | 语句句柄。                                                                                                                                                                                                          |
| ColumnNumber          | 要检索字段的列号，起始为1，依次递增。                                                                                                                                                                                            |
| FieldIdentifier       | IRD中ColumnNumber行的字段。                                                                                                                                                                                          |
| CharacterAttributePtr | <b>输出参数：</b> 一个缓冲区指针，返回FieldIdentifier字段值。                                                                                                                                                                     |
| BufferLength          | <ul style="list-style-type: none"><li>如果FieldIdentifier是一个ODBC定义的字段，而且CharacterAttributePtr指向一个字符串或二进制缓冲区，则此参数为该缓冲区的长度。</li><li>如果FieldIdentifier是一个ODBC定义的字段，而且CharacterAttributePtr指向一个整数，则会忽略该字段。</li></ul> |
| StringLengthPtr       | <b>输出参数：</b> 缓冲区指针，存放*CharacterAttributePtr中字符类型数据的字节总数，对于非字符类型，忽略BufferLength的值。                                                                                                                              |
| NumericAttributePtr   | <b>输出参数：</b> 指向一个整型缓冲区的指针，返回IRD中ColumnNumber行FieldIdentifier字段的值。                                                                                                                                              |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

当SQLColAttribute返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用SQLGetDiagRec函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLConnect

功能描述

在驱动程序和数据源之间建立连接。连接上数据源之后，可以通过连接句柄访问到所有有关连接数据源的信息，包括程序运行状态、事务处理状态和错误信息。

原型

```
SQLRETURN SQLConnect(SQLHDBC ConnectionHandle,
 SQLCHAR *ServerName,
```



```
SQLSMALLINT NameLength1,
SQLCHAR *UserName,
SQLSMALLINT NameLength2,
SQLCHAR *Authentication,
SQLSMALLINT NameLength3);
```

参数

表 12-30 SQLConnect 参数

| 关键字              | 参数说明                     |
|------------------|--------------------------|
| ConnectionHandle | 连接句柄，通过SQLAllocHandle获得。 |
| ServerName       | 要连接数据源的名称。               |
| NameLength1      | ServerName的长度。           |
| UserName         | 数据源中数据库用户名。              |
| NameLength2      | UserName的长度。             |
| Authentication   | 数据源中数据库用户密码。             |
| NameLength3      | Authentication的长度。       |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。
- SQL\_STILL\_EXECUTING：表示语句正在执行。

注意事项

当调用SQLConnect函数返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用[SQLGetDiagRec](#)函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_DBC和ConnectionHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLDisconnect

功能描述

关闭一个与特定连接句柄相关的连接。

原型

```
SQLRETURN SQLDisconnect(SQLHDBC ConnectionHandle);
```

参数

表 12-31 SQLDisconnect 参数

| 关键字              | 参数说明                     |
|------------------|--------------------------|
| ConnectionHandle | 连接句柄，通过SQLAllocHandle获得。 |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

当调用SQLDisconnect函数返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用SQLGetDiagRec函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_DBC和ConnectionHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见： [示例](#)

SQLExecDirect

功能描述

使用参数的当前值，执行一条准备好的语句。对于一次只执行一条SQL语句，SQLExecDirect是最快的执行方式。

原型

```
SQLRETURN SQLExecDirect(SQLHSTMT StatementHandle,
 SQLCHAR *StatementText,
 SQLINTEGER TextLength);
```

参数

表 12-32 SQLExecDirect 参数

| 关键字             | 参数说明                     |
|-----------------|--------------------------|
| StatementHandle | 语句句柄，通过SQLAllocHandle获得。 |
| StatementText   | 要执行的SQL语句。不支持一次执行多条语句。   |
| TextLength      | StatementText的长度。        |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_NEED\_DATA：在执行SQL语句前没有提供足够的参数。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。
- SQL\_STILL\_EXECUTING：表示语句正在执行。
- SQL\_NO\_DATA：表示SQL语句不返回结果集。

注意事项

当调用SQLExecDirect函数返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用SQLGetDiagRec函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLExecute

功能描述

如果语句中存在参数标记的话，SQLExecute函数使用参数标记参数的当前值，执行一条准备好的SQL语句。

原型

```
SQLRETURN SQLExecute(SQLHSTMT StatementHandle);
```

参数

表 12-33 SQLExecute 参数

| 关键字             | 参数说明        |
|-----------------|-------------|
| StatementHandle | 要执行语句的语句句柄。 |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_NEED\_DATA：表示在执行SQL语句前没有提供足够的参数。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_NO\_DATA：表示SQL语句不返回结果集。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。
- SQL\_STILL\_EXECUTING：表示语句正在执行。

注意事项

当SQLExecute函数返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，可通过调用[SQLGetDiagRec](#)函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLFetch

功能描述

从结果集中取下一个行集的数据，并返回所有被绑定列的数据。

原型

```
SQLRETURN SQLFetch(SQLHSTMT StatementHandle);
```

参数

表 12-34 SQLFetch 参数

| 关键字             | 参数说明                     |
|-----------------|--------------------------|
| StatementHandle | 语句句柄，通过SQLAllocHandle获得。 |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_NO\_DATA：表示SQL语句不返回结果集。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。
- SQL\_STILL\_EXECUTING：表示语句正在执行。

注意事项

当调用SQLFetch函数返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用[SQLGetDiagRec](#)函数，并将HandleType和Handle参数设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLFreeStmt

在ODBC 3.x版本中，ODBC 2.x的函数SQLFreeStmt已被SQLFreeHandle代替。有关详细信息请参阅[SQLFreeHandle](#)。

## SQLFreeConnect

在ODBC 3.x版本中，ODBC 2.x的函数SQLFreeConnect已被SQLFreeHandle代替。有关详细信息请参阅[SQLFreeHandle](#)。

## SQLFreeHandle

### 功能描述

释放与指定环境、连接、语句或描述符相关联的资源，它替代了ODBC 2.x函数SQLFreeEnv、SQLFreeConnect及SQLFreeStmt。

### 原型

```
SQLRETURN SQLFreeHandle(SQLSMALLINT HandleType,
 SQLHANDLE Handle);
```

### 参数

表 12-35 SQLFreeHandle 参数

| 关键字        | 参数说明                                                                                                                                                                                                                         |
|------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| HandleType | SQLFreeHandle要释放的句柄类型。必须为下列值之一： <ul style="list-style-type: none"><li>SQL_HANDLE_ENV</li><li>SQL_HANDLE_DBC</li><li>SQL_HANDLE_STMT</li><li>SQL_HANDLE_DESC</li></ul> 如果HandleType不是这些值之一，SQLFreeHandle返回SQL_INVALID_HANDLE。 |
| Handle     | 要释放的句柄。                                                                                                                                                                                                                      |

### 返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

### 注意事项

如果SQLFreeHandle返回SQL\_ERROR，句柄仍然有效。

### 示例

参见：[示例](#)

## SQLFreeEnv

在ODBC 3.x版本中，ODBC 2.x的函数SQLFreeEnv已被SQLFreeHandle代替。有关详细信息请参阅[SQLFreeHandle](#)。

## SQLPrepare

### 功能描述

准备一个将要进行的SQL语句。

### 原型

```
SQLRETURN SQLPrepare(SQLHSTMT StatementHandle,
 SQLCHAR *StatementText,
 SQLINTEGER TextLength);
```

### 参数

表 12-36 SQLPrepare 参数

| 关键字             | 参数说明              |
|-----------------|-------------------|
| StatementHandle | 语句句柄。             |
| StatementText   | SQL文本串。           |
| TextLength      | StatementText的长度。 |

### 返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。
- SQL\_STILL\_EXECUTING：表示语句正在执行。

### 注意事项

当SQLPrepare返回的值为SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用[SQLGetDiagRec](#)函数，并将HandleType和Handle参数分别设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

### 示例

参见：[示例](#)

## SQLGetData

### 功能描述

SQLGetData返回结果集中某一列的数据。可以多次调用它来部分地检索不定长度的数据。

### 原型

```
SQLRETURN SQLGetData(SQLHSTMT StatementHandle,
 SQLUSMALLINT Col_or_Param_Num,
```

```
SQLSMALLINT TargetType,
SQLPOINTER TargetValuePtr,
SQLLEN BufferLength,
SQLLEN *StrLen_or_IndPtr);
```

参数

表 12-37 SQLGetData 参数

| 关键字                  | 参数说明                                                                                                                                 |
|----------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| StatementHandle      | 语句句柄，通过SQLAllocHandle获得。                                                                                                             |
| Col_or_Param_Nu<br>m | 要返回数据的列号。结果集的列按增序从1开始编号。书签列的列号为0。                                                                                                    |
| TargetType           | TargetValuePtr缓冲中的C数据类型的类型标识符。若TargetType为SQL_ARD_TYPE，驱动使用ARD中SQL_DESC_CONCISE_TYPE字段的类型标识符。若为SQL_C_DEFAULT，驱动根据源的SQL数据类型选择缺省的数据类型。 |
| TargetValuePtr       | <b>输出参数：</b> 指向返回数据所在缓冲区的指针。                                                                                                         |
| BufferLength         | TargetValuePtr所指向缓冲区的长度。                                                                                                             |
| StrLen_or_IndPtr     | <b>输出参数：</b> 指向缓冲区的指针，在此缓冲区中返回长度或标识符的值。                                                                                              |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_NO\_DATA：表示SQL语句不返回结果集。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。
- SQL\_STILL\_EXECUTING：表示语句正在执行。

注意事项

当调用SQLFetch函数返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过调用SQLGetDiagRec函数，并将HandleType和Handle参数分别设置为SQL\_HANDLE\_STMT和StatementHandle，可得到一个相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLGetDiagRec

功能描述

返回诊断记录的多个字段的当前值，其中诊断记录包含错误、警告及状态信息。

原型

```
SQLRETURN SQLGetDiagRec(SQLSMALLINT HandleType,
 SQLHANDLE Handle,
 SQLSMALLINT RecNumber,
 SQLCHAR *SQLState,
 SQLINTEGER *NativeErrorPtr,
 SQLCHAR *MessageText,
 SQLSMALLINT BufferLength,
 SQLSMALLINT *TextLengthPtr);
```

参数

表 12-38 SQLGetDiagRec 参数

| 关键字            | 参数说明                                                                                                                                                                  |
|----------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| HandleType     | 句柄类型标识符，它说明诊断所要求的句柄类型。必须为下列值之一： <ul style="list-style-type: none"><li>SQL_HANDLE_ENV</li><li>SQL_HANDLE_DBC</li><li>SQL_HANDLE_STMT</li><li>SQL_HANDLE_DESC</li></ul> |
| Handle         | 诊断数据结构的句柄，其类型由HandleType来指出。如果HandleType是SQL_HANDLE_ENV，Handle可以是共享的或非共享的环境句柄。                                                                                        |
| RecNumber      | 指出应用从查找信息的状态记录。状态记录从1开始编号。                                                                                                                                            |
| SQLState       | <b>输出参数：</b> 指向缓冲区的指针，该缓冲区存储着有关RecNumber的五字符的SQLSTATE码。                                                                                                               |
| NativeErrorPtr | <b>输出参数：</b> 指向缓冲区的指针，该缓冲区存储着本地的错误码。                                                                                                                                  |
| MessageText    | 指向缓冲区的指针，该缓冲区存储着诊断信息文本串。                                                                                                                                              |
| BufferLength   | MessageText的长度。                                                                                                                                                       |
| TextLengthPtr  | <b>输出参数：</b> 指向缓冲区的指针，返回MessageText中的字节总数。如果返回字节数大于BufferLength，则MessageText中的诊断信息文本被截断成BufferLength减去NULL结尾字符的长度。                                                    |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

SQLGetDiagRec不发布自己的诊断记录。它用下列返回值来报告它自己的执行结果：



- SQL\_SUCCESS：函数成功返回诊断信息。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：\*MessageText太小以致不能容纳所请求的诊断信息。没有诊断记录生成。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：由HandType和Handle所指出的句柄是不合法句柄。
- SQL\_ERROR：RecNumber小于等于0或BufferLength小于0。

如果调用ODBC函数返回SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO，可调用SQLGetDiagRec返回诊断信息值SQLSTATE，SQLSTATE值的如下表。

表 12-39 SQLSTATE 值

| SQLSTATE | 错误         | 描述                                          |
|----------|------------|---------------------------------------------|
| HY000    | 一般错误       | 未定义特定的SQLSTATE所产生的一个错误。                     |
| HY001    | 内存分配错误     | 驱动程序不能分配所需要的内存来支持函数的执行或完成。                  |
| HY008    | 取消操作       | 调用SQLCancel取消执行语句后，依然在StatementHandle上调用函数。 |
| HY010    | 函数系列错误     | 在为执行中的所有数据参数或列发送数据前就调用了执行函数。                |
| HY013    | 内存管理错误     | 不能处理函数调用，可能由当前内存条件差引起。                      |
| HYT01    | 连接超时       | 数据源响应请求之前，连接超时。                             |
| IM001    | 驱动程序不支持此函数 | 调用了StatementHandle相关的驱动程序不支持的函数             |

示例

参见：[示例](#)

SQLSetConnectAttr

功能描述

设置控制连接各方面的属性。

原型

```
SQLRETURN SQLSetConnectAttr(SQLHDBC ConnectionHandle,
 SQLINTEGER Attribute,
 SQLPOINTER ValuePtr,
 SQLINTEGER StringLength);
```

参数

表 12-40 SQLSetConnectAttr 参数

| 关键字              | 参数说明                                                                                                    |
|------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| ConnectionHandle | 连接句柄。                                                                                                   |
| Attribute        | 设置属性。                                                                                                   |
| ValuePtr         | 指向对应Attribute的值。依赖于Attribute的值，ValuePtr是32位无符号整型值或指向以空结束的字符串。注意，如果ValuePtr参数是驱动程序指定值。ValuePtr可能是有符号的整数。 |
| StringLength     | 如果ValuePtr指向字符串或二进制缓冲区，这个参数是*ValuePtr长度，如果ValuePtr指向整型，忽略StringLength。                                  |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

当SQLSetConnectAttr的返回值为SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过借助SQL\_HANDLE\_DBC的HandleType和ConnectionHandle的Handle，调用[SQLGetDiagRec](#)可得到相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLSetEnvAttr

功能描述

设置控制环境各方面的属性。

原型

```
SQLRETURN SQLSetEnvAttr(SQLHENV EnvironmentHandle,
 SQLINTEGER Attribute,
 SQLPOINTER ValuePtr,
 SQLINTEGER StringLength);
```

参数

表 12-41 SQLSetEnvAttr 参数

| 关键字               | 参数说明  |
|-------------------|-------|
| EnvironmentHandle | 环境句柄。 |

| 关键字          | 参数说明                                                                                                                                                                        |
|--------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Attribute    | 需设置的环境属性，可为如下值： <ul style="list-style-type: none"><li>SQL_ATTR_ODBC_VERSION：指定ODBC版本。</li><li>SQL_CONNECTION_POOLING：连接池属性。</li><li>SQL_OUTPUT_NTS：指明驱动器返回字符串的形式。</li></ul> |
| ValuePtr     | 指向对应Attribute的值。依赖于Attribute的值，ValuePtr可能是32位整型值，或为以空结束的字符串。                                                                                                                |
| StringLength | 如果ValuePtr指向字符串或二进制缓冲区，这个参数是*ValuePtr长度，如果ValuePtr指向整型，忽略StringLength。                                                                                                      |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

当SQLSetEnvAttr的返回值为SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过借助SQL\_HANDLE\_ENV的HandleType和EnvironmentHandle的Handle，调用[SQLGetDiagRec](#)可得到相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

SQLSetStmtAttr

功能描述

设置相关语句的属性。

原型

```
SQLRETURN SQLSetStmtAttr(SQLHSTMT StatementHandle,
 SQLINTEGER Attribute,
 SQLPOINTER ValuePtr,
 SQLINTEGER StringLength);
```

参数

表 12-42 SQLSetStmtAttr 参数

| 关键字             | 参数说明  |
|-----------------|-------|
| StatementHandle | 语句句柄。 |

| 关键字          | 参数说明                                                                                                                      |
|--------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Attribute    | 需设置的属性。                                                                                                                   |
| ValuePtr     | 指向对应Attribute的值。依赖于Attribute的值，ValuePtr可能是32位无符号整型值，或指向以空结束的字符串，二进制缓冲区，或者驱动定义值。注意，如果ValuePtr参数是驱动程序指定值。ValuePtr可能是有符号的整数。 |
| StringLength | 如果ValuePtr指向字符串或二进制缓冲区，这个参数是*ValuePtr长度，如果ValuePtr指向整型，忽略StringLength。                                                    |

返回值

- SQL\_SUCCESS：表示调用正确。
- SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO：表示会有一些警告信息。
- SQL\_ERROR：表示比较严重的错误，如：内存分配失败、建立连接失败等。
- SQL\_INVALID\_HANDLE：表示调用无效句柄。其他API的返回值同理。

注意事项

当SQLSetStmtAttr的返回值为SQL\_ERROR或SQL\_SUCCESS\_WITH\_INFO时，通过借助SQL\_HANDLE\_STMT的HandleType和StatementHandle的Handle，调用[SQLGetDiagRec](#)可得到相关的SQLSTATE值，通过SQLSTATE值可以查出调用此函数的具体信息。

示例

参见：[示例](#)

# 13 DWS 资源监控

DWS为用户提供了多维度的资源监控视图。可以查看作业的实时资源记录和历史资源记录。

## 13.1 用户资源监控

在多租户管理的框架下，用户可以通过系统视图 [PG\\_TOTAL\\_USER\\_RESOURCE\\_INFO](#)、[PGXC\\_TOTAL\\_USER\\_RESOURCE\\_INFO](#)和函数 [GS\\_WLM\\_USER\\_RESOURCE\\_INFO](#)实时查询所有用户资源（包括内存，CPU核数，存储空间、临时空间、算子落盘空间和IO）实时使用情况，也可以通过系统表 [GS\\_WLM\\_USER\\_RESOURCE\\_HISTORY](#)和系统视图 [PGXC\\_WLM\\_USER\\_RESOURCE\\_HISTORY](#)查询用户资源的历史使用情况。

### 注意事项

- 用户监控可以同时监控快慢车道（快车道管控简单作业，慢车道管控复杂作业）所有作业的CPU、IO和内存使用情况，不再受限于仅监控慢车道作业。
- 当前快车道作业内存和CPU不受控，在快车道运行作业占用资源较多情况下，可能出现已用资源大于资源限制的情况。
- DN监控视图中，IO、内存和CPU显示的是本DN上资源池资源使用和资源限制信息。
- CN监控视图中，IO、内存和CPU显示的是集群内所有DN资源池资源使用和资源限制的累积和。
- DN每隔5s更新一次监控信息，CN每隔5s从DN收集一次用户监控信息，因为各实例单独更新/收集用户监控信息，因此各实例监控信息更新时间可能不一致。
- 辅助线程中每隔30s自动调用持久化函数，持久化用户监控数据，正常情况下不需要用户单独调用持久化函数持久化用户监控数据。
- 当用户数量较多，集群规模较大时，查询此类实时视图，因CN/DN间实时通信开销，会有一定的网络延时。
- 初始管理用户不进行资源监控。

### 操作步骤

- 查询所有用户的资源限额和资源实时使用情况。

```
SELECT * FROM PG_TOTAL_USER_RESOURCE_INFO;
```

得到的结果视图如下：

| username | used_memory | total_memory | used_cpu | total_cpu | used_space | total_space | used_temp_space | total_temp_space | used_spill_space | total_spill_space | read_kbytes | write_kbytes | read_counts | write_counts | read_speed | write_speed | send_speed | recv_speed |
|----------|-------------|--------------|----------|-----------|------------|-------------|-----------------|------------------|------------------|-------------------|-------------|--------------|-------------|--------------|------------|-------------|------------|------------|
| perfadm  | 0           | 0            | 0        | 0         | 0          | 0           | 0               | 0                | 0                | 0                 | -1          | 0            | 0           | 0            | 0          | 0           | 0          | -1         |
| usern    | 0           | 17250        | 0        | 48        | 0          | -1          | 0               | 0                | 0                | 0                 | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          | 0           | 0          | -1         |
| (2 rows) |             |              |          |           |            |             |                 |                  |                  |                   |             |              |             |              |            |             |            |            |

其中，IO资源监控字段(read\_kbytes、write\_kbytes、read\_counts、write\_counts、read\_speed和write\_speed)需要在GUC参数 [enable\\_user\\_metric\\_persistent](#) 开启时才有监控数据。

所查各字段说明详见[PG\\_TOTAL\\_USER\\_RESOURCE\\_INFO](#)。

- 查询具体某个用户的资源限额和资源实时使用情况。

```
SELECT * FROM GS_WLM_USER_RESOURCE_INFO('username');
```

查询结果如下：

| userid  | used_memory | total_memory | used_cpu | total_cpu | used_space | total_space | used_temp_space | total_temp_space | used_spill_space | total_spill_space | read_kbytes | write_kbytes | read_counts | write_counts | read_speed | write_speed | send_speed | recv_speed |
|---------|-------------|--------------|----------|-----------|------------|-------------|-----------------|------------------|------------------|-------------------|-------------|--------------|-------------|--------------|------------|-------------|------------|------------|
| 16407   | 18          | 1655         | 6        | 19        | 13787176   | -1          | 0               | 0                | 0                | 0                 | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          | 0           | 0          | -1         |
| (1 row) |             |              |          |           |            |             |                 |                  |                  |                   |             |              |             |              |            |             |            |            |

- 查询所有用户的资源限额和资源历史使用情况。

```
SELECT * FROM GS_WLM_USER_RESOURCE_HISTORY;
```

查询结果如下：

| username | timestamp                     | used_memory | total_memory | used_cpu | total_cpu | used_space | total_space | used_temp_space | total_temp_space | used_spill_space | total_spill_space | read_kbytes | write_kbytes | read_counts | write_counts | read_speed | write_speed | send_speed | recv_speed |
|----------|-------------------------------|-------------|--------------|----------|-----------|------------|-------------|-----------------|------------------|------------------|-------------------|-------------|--------------|-------------|--------------|------------|-------------|------------|------------|
| usern    | 2020-01-08 22:56:06.456855+08 | 0           | 17250        | 0        | 48        | 0          | -1          | 0               | 0                | 0                | 0                 | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          | 0           | 0          | 5710       |
| userg    | 2020-01-08 22:56:06.458659+08 | 0           | 15525        | 33.48    | 48        | 0          | -1          | 17648           | 23               | 0                | 0                 | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          | 0           | 0          | 0          |
| userg1   | 2020-01-08 22:56:06.460252+08 | 0           | 13972        | 33.48    | 48        | 0          | -1          | 17648           | 23               | 0                | 0                 | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          | 0           | 0          | 0          |

对于系统表[GS\\_WLM\\_USER\\_RESOURCE\\_HISTORY](#)，仅当GUC参数 [enable\\_user\\_metric\\_persistent](#) 开启时，才会定期将视图 [PG\\_TOTAL\\_USER\\_RESOURCE\\_INFO](#) 中的数据保存到历史表中。

所查各字段说明详见[GS\\_WLM\\_USER\\_RESOURCE\\_HISTORY](#)。

## 13.2 资源池资源监控

### 简介

多租户管理框架下，用户关联资源池执行查询，用户执行查询所占用的资源将汇总至关联资源池上，通过资源池监控视图，用户可以直观的查询到所有资源池的实时资源使用情况，同时也可以通过资源池监控历史表查询资源池资源的历史使用情况。

资源池监控数据每5s更新一次，但是因为CN和DN时间差，实际监控数据更新时间可能会大于5s，正常不会超过10s。资源池监控数据每30s持久化一次，资源池监控和用户监控逻辑基本一致，因此共用GUC参数控制持久化和老化，使用GUC参数 `enable_user_metric_persistent` 控制是否进行资源池监控数据持久化，使用GUC参数 `user_metric_retention_time` 控制资源池监控数据老化。

资源池监控的资源包含：快慢车道作业运行和排队信息，CPU、内存以及逻辑IO资源监控信息。涉及的监控视图和历史表如下：

- 资源池实时运行信息监控视图(单CN)： [GS\\_RESPOOL\\_RUNTIME\\_INFO](#)。
- 资源池实时运行信息监控视图(所有CN)： [PGXC\\_RESPOOL\\_RUNTIME\\_INFO](#)。
- 资源池实时资源监控视图(单CN)： [GS\\_RESPOOL\\_RESOURCE\\_INFO](#)。
- 资源池实时资源监控视图(所有CN)： [PGXC\\_RESPOOL\\_RESOURCE\\_INFO](#)。
- 资源池历史资源监控表(单CN)： [GS\\_RESPOOL\\_RESOURCE\\_HISTORY](#)。
- 资源池历史资源监控视图(所有CN)： [PGXC\\_RESPOOL\\_RESOURCE\\_HISTORY](#)。

#### 说明

- 资源池监控可以同时监控快慢车道所有作业的CPU、IO和内存使用情况，不再受限于仅监控慢车道作业。
- 当前快车道作业内存和CPU不受控，在快车道运行作业占用资源较多情况下，可能出现已用资源大于资源限制的情况。
- DN资源池监控视图中，IO、内存和CPU显示的是本DN上资源池资源使用和资源限制信息。
- CN资源池监控视图中，IO、内存和CPU显示的是集群内所有DN资源池资源使用和资源限制的累积和。
- DN每隔5s更新一次资源池监控信息，CN每隔5s从DN收集一次资源池监控信息，因为各实例单独更新/收集资源池监控信息，因此各实例监控信息更新时间可能不一致。
- 辅助线程中每隔30s自动调用持久化函数，持久化资源池监控数据，正常情况下不需要用户单独调用持久化函数持久化资源池监控数据。

### 操作步骤

- 查询资源池的作业实时运行情况。  
`SELECT * FROM GS_RESPOOL_RUNTIME_INFO;`

得到的结果视图如下：

| nodegroup | rpname       | ref_count | fast_run | fast_wait | slow_run | slow_wait |
|-----------|--------------|-----------|----------|-----------|----------|-----------|
| vc1       | p2           | 10        | 0        | 0         | 0        | 0         |
| vc2       | p3           | 10        | 5        | 5         | 0        | 0         |
| vc2       | p4           | 0         | 0        | 0         | 0        | 0         |
| vc1       | default_pool | 0         | 0        | 0         | 0        | 0         |
| vc2       | default_pool | 0         | 0        | 0         | 0        | 0         |
| vc1       | p1           | 20        | 5        | 5         | 3        | 7         |

(6 rows)

其中:

- ref\_count为引用当前资源池信息的作业数，语句从进入管控到结束一直占用该计数；
  - fast\_run和slow\_run为负载管理记账信息，只有管控(fast\_limit/slow\_limit大于0)时该值才有效；
  - 该视图仅在CN上有效，持久化信息保存在GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY中；
  - 各字段说明详见[GS\\_RESPOOL\\_RUNTIME\\_INFO](#)。
- 查询资源池的资源限额和资源实时使用情况。  
SELECT \* FROM GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO;

得到的结果视图如下:

| nodegroup                                                               | rpname       | cgroup              | ref_count | fast_run | fast_wait | fast_limit | slow_run | slow_wait | slow_limit | used_cpu | cpu_limit | used_mem | estimate_mem | mem_limit | read_kbytes | write_kbytes | read_counts | write_counts | read_speed | write_speed | send_speed | recv_speed |
|-------------------------------------------------------------------------|--------------|---------------------|-----------|----------|-----------|------------|----------|-----------|------------|----------|-----------|----------|--------------|-----------|-------------|--------------|-------------|--------------|------------|-------------|------------|------------|
| -----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+----- |              |                     |           |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| -----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+----- |              |                     |           |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| vc1                                                                     | p2           | DefaultClass:Rush   | 10        | 0        | 0         | -1         | 0        | 0         | 10         | 9.97     | 48        | 20       | 0            | 11555     | 8           | 2880         | 1           | 360          | 1          |             |            |            |
|                                                                         | 589          | 0                   | 0         |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| vc2                                                                     | p3           | DefaultClass:Rush   | 10        | 5        | 5         | 5          | 0        | 0         | 10         | 4.98     | 48        | 11       | 0            | 11555     | 0           | 848          | 0           | 106          | 0          |             |            |            |
|                                                                         | 173          | 0                   | 0         |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| vc2                                                                     | p4           | DefaultClass:Rush   | 0         | 0        | 0         | -1         | 0        | 0         | 10         | 0        | 48        | 0        | 0            | 11555     | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          |             |            |            |
|                                                                         | 0            | 0                   | 0         |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| vc1                                                                     | default_pool | DefaultClass:Medium | 0         | 0        | 0         | -1         | 0        | 0         | 0          | -1       | 0         | 48       | 0            | 11555     | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          |             |            |            |
|                                                                         | 0            | 0                   | 0         |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| vc2                                                                     | default_pool | DefaultClass:Medium | 0         | 0        | 0         | -1         | 0        | 0         | 0          | -1       | 0         | 48       | 0            | 11555     | 0           | 0            | 0           | 0            | 0          |             |            |            |
|                                                                         | 0            | 0                   | 0         |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| vc1                                                                     | p1           | DefaultClass:Rush   | 20        | 5        | 5         | 5          | 3        | 7         | 3          | 7.98     | 48        | 16       | 768          | 11555     | 8           | 2656         | 1           | 332          | 1          |             |            |            |
|                                                                         | 543          | 0                   | 0         |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |
| (6 rows)                                                                |              |                     |           |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |

- 该视图在CN和DN上均有效，DN上CPU、内存和IO为本DN资源消耗情况，CN上CPU、内存和IO为集群内所有DN上资源消耗的累加和；
  - estimate\_mem仅在动态负载管理情况下CN上有效，显示资源池估算内存记账情况；
  - IO监控信息仅在enable\_logical\_io\_statistics开启时才会记录；
  - 各字段说明详见[GS\\_RESPOOL\\_RESOURCE\\_INFO](#)。
- 查询资源池的资源限额和资源历史使用情况。  
SELECT \* FROM GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY ORDER BY timestamp DESC;

得到的结果视图如下:

| timestamp                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | nodegroup | rpname | cgroup | ref_count | fast_run | fast_wait | fast_limit | slow_run | slow_wait | slow_limit | used_cpu | cpu_limit | used_mem | estimate_mem | mem_limit | read_kbytes | write_kbytes | read_counts | write_counts | read_speed | write_speed | send_speed | recv_speed |
|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------|--------|--------|-----------|----------|-----------|------------|----------|-----------|------------|----------|-----------|----------|--------------|-----------|-------------|--------------|-------------|--------------|------------|-------------|------------|------------|
| -----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+ |           |        |        |           |          |           |            |          |           |            |          |           |          |              |           |             |              |             |              |            |             |            |            |



|                                     |                                    |     |     |      |    |    |   |       |       |     |
|-------------------------------------|------------------------------------|-----|-----|------|----|----|---|-------|-------|-----|
| 1896                                | 0                                  | 237 | 0   | 387  | 0  | 0  |   |       |       |     |
| 2022-03-04 09:41:57.53739+08   vc2  | default_pool   DefaultClass:Medium | 0   | 0   |      |    |    |   |       |       |     |
| 0                                   | -1                                 | 0   | 0   | -1   | 0  | 48 | 0 | 0     | 11555 | 0   |
| 0                                   | 0                                  | 0   | 0   | 0    | 0  | 0  |   |       |       |     |
| 2022-03-04 09:41:57.53739+08   vc1  | default_pool   DefaultClass:Medium | 0   | 0   |      |    |    |   |       |       |     |
| 0                                   | -1                                 | 0   | 0   | -1   | 0  | 48 | 0 | 0     | 11555 | 0   |
| 0                                   | 0                                  | 0   | 0   | 0    | 0  | 0  |   |       |       |     |
| 2022-03-04 09:41:57.53739+08   vc2  | p4   DefaultClass:Rush             | 0   | 0   | 0    |    |    |   |       |       |     |
| -1                                  | 0                                  | 0   | 10  | 0    | 48 | 0  | 0 | 11555 | 0     | 0   |
| 0                                   | 0                                  | 0   | 0   | 0    | 0  |    |   |       |       |     |
| 2022-03-04 09:41:57.53739+08   vc2  | p3   DefaultClass:Rush             | 10  | 5   | 5    |    |    |   |       |       |     |
| 5                                   | 0                                  | 0   | 10  | 4.99 | 48 | 11 | 0 | 11555 | 0     | 880 |
| 0                                   | 110                                | 0   | 180 | 0    | 0  |    |   |       |       |     |
| 2022-03-04 09:41:27.335234+08   vc2 | p3   DefaultClass:Rush             | 10  | 5   | 5    |    |    |   |       |       |     |
| 5                                   | 0                                  | 0   | 10  | 4.98 | 48 | 11 | 0 | 11555 | 0     | 856 |
| 0                                   | 107                                | 0   | 175 | 0    | 0  |    |   |       |       |     |

- a. 该监控信息来自资源池监控历史表，enable\_user\_metric\_persistent开启时每30秒记录一次；
- b. 该表数据保存时间由GUC参数user\_metric\_retention\_time控制；
- c. 各字段说明详见[GS RESPOOL RESOURCE HISTORY](#)。

### 13.3 内存资源监控

## 内存监控

DWS提供了监控整个集群内存使用状态的视图:

查询pgxc\_total\_memory\_detail视图，必须具有sysadmin权限。

```
SELECT * FROM pgxc_total_memory_detail;
```

如果查询该视图时出现以下错误，请开启内存管理功能。

```
SELECT * FROM pgxc_total_memory_detail;
```

```
ERROR: unsupported view for memory protection feature is disabled.
```

CONTEXT: PL/pgSQL function pgxc\_total\_memory\_detail() line 12 at FOR over EXECUTE statement

用户可通过DWS 控制台设置enable\_memory\_limit和max\_process\_memory参数来开启内存管理功能，方法如下：

1. 登录[DWS控制台](#)。
2. 在左侧导航栏中，单击“集群管理”。
3. 在集群列表中找到所需要的集群，单击集群名称，进入集群“基本信息”页面。
4. 单击“参数修改”页签，修改参数“enable\_memory\_limit”的值为**on**，然后单击“保存”。
5. 修改参数“max\_process\_memory”的值为合适的值，修改建议请参见[max\\_process\\_memory](#)，然后单击“保存”。
6. 在“修改预览”窗口，确认修改无误后，单击“保存”。修改完成后需要重启集群，参数才会生效。

## 共享内存监控

用户可以通过视图 `pg_shared_memory_detail` 查询共享内存上下文信息:

```
SELECT * FROM pg_shared_memory_detail;
```

| SELECT * FROM pg_shared_memory_detail, |       |               |           |          |          |         |
|----------------------------------------|-------|---------------|-----------|----------|----------|---------|
| contextname                            | level | parent        | totalsize | freesize | usedsize |         |
| ProcessMemory                          | 0     |               | 24576     | 9840     | 14736    |         |
| Workload manager memory context        | 1     | ProcessMemory |           | 2105400  | 7304     | 2098096 |

|                          |  |   |  |                                 |  |       |  |       |  |      |
|--------------------------|--|---|--|---------------------------------|--|-------|--|-------|--|------|
| wlm collector hash table |  | 2 |  | Workload manager memory context |  | 8192  |  | 3736  |  | 4456 |
| Resource pool hash table |  | 2 |  | Workload manager memory context |  | 24576 |  | 15968 |  | 8608 |
| wlm cgroup hash table    |  | 2 |  | Workload manager memory context |  | 24576 |  | 15968 |  | 8608 |
| (5 rows)                 |  |   |  |                                 |  |       |  |       |  |      |

该视图列举了内存使用的上下文名称、级别、上级内存上下文、共享内存总大小等。

另外，在数据库中，GUC参数“memory\_tracking\_mode”用来设置内存信息统计的模式，共支持四种模式：

- none，不启动内存统计功能。
- normal，仅做内存实时统计，不生成文件。
- executor，生成统计文件，包含执行层使用过的所有已分配内存的上下文信息。

当为executor模式时，将在DN进程的pg\_log目录下生成csv格式文件，命名方式为：memory\_track\_<DN名称>\_query\_<queryid>.csv。作业执行时，执行器postgres线程和所有stream线程执行的算子信息，都将输入该文件。

文件内容根据以下内容组成示例如下：

```
0, 0, ExecutorState, 0, PortalHeapMemory, 0, 40K, 602K, 23
1, 3, CStoreScan_29360131_25, 0, ExecutorState, 1, 265K, 554K, 23
2, 128, cstore scan per scan memory context, 1, CStoreScan_29360131_25, 2, 24K, 24K, 23
3, 127, cstore scan memory context, 1, CStoreScan_29360131_25, 2, 264K, 264K, 23
4, 7, InitPartitionMapTmpMemoryContext, 1, CStoreScan_29360131_25, 2, 31K, 31K, 23
5, 2, VecPartIterator_29360131_24, 0, ExecutorState, 1, 16K, 16K, 23
0, 0, ExecutorState, 0, PortalHeapMemory, 0, 24K, 1163K, 20
1, 3, CStoreScan_29360131_22, 0, ExecutorState, 1, 390K, 1122K, 20
2, 20, cstore scan per scan memory context, 1, CStoreScan_29360131_22, 2, 476K, 476K, 20
3, 19, cstore scan memory context, 1, CStoreScan_29360131_22, 2, 264K, 264K, 20
4, 7, InitPartitionMapTmpMemoryContext, 1, CStoreScan_29360131_22, 2, 23K, 23K, 20
5, 2, VecPartIterator_29360131_21, 0, ExecutorState, 1, 16K, 16K, 20
```

其中各字段分别为：输出顺序号、线程内分配内存上下文的顺序号、当前内存上下文的名称、父内存上下文的输出顺序号、父内存上下文的名称、内存上下文树形层次级别号、当前内存上下文使用的内存峰值、当前内存上下文及其所有子内存上下文使用的内存峰值、当前线程所在query的plannodeid。

在本例中，记录“1, 3, CStoreScan\_29360131\_22, 0, ExecutorState, 1, 390K, 1122K, 20”和Explain Analyze的对应关系如下：

- CstoreScan\_29360131\_22代表CstoreScan算子。
- 1122K代表CstoreScan算子的PeakMemory。

- fullexec，生成文件包含执行层申请过的所有内存上下文信息。

当设置为fullexec模式时，输出信息和executor模式相同，但可能增加部分内存上下文分配信息，因为所有申请内存（无论是否申请成功）相关的信息都会被打印出来。由于仅记录内存申请信息，故记录中内存上下文使用的峰值均为0。

## 13.4 实例资源监控

DWS提供了监控CN、DN实例资源使用状态（包括内存，CPU，磁盘IO，进程物理IO和进程逻辑IO）的系统表及监控整个集群资源使用状态的系统表。

关于系统表GS\_WLM\_INSTANCE\_HISTORY的详细介绍，请参考[GS\\_WLM\\_INSTANCE\\_HISTORY](#)。

 说明

系统表GS\_WLM\_INSTANCE\_HISTORY中的数据分布在对应的实例中，CN实例监控数据保存在CN实例中，DN实例监控数据保存在DN实例中；DN实例由于有备机，当主DN实例异常时，该DN实例的监控数据能够从备机恢复；但CN实例无备机，当某CN实例异常再恢复时，该CN实例的监控数据会丢失。

## 操作步骤

- 查询当前实例最近的资源使用情况。

```
SELECT * FROM GS_WLM_INSTANCE_HISTORY ORDER BY TIMESTAMP DESC;
```

查询结果如下：

| instancename | timestamp                     | used_cpu | free_mem | used_mem | io_await | io_util | disk_read | disk_write | process_read | process_write | logical_read | logical_write | read_counts | write_counts |
|--------------|-------------------------------|----------|----------|----------|----------|---------|-----------|------------|--------------|---------------|--------------|---------------|-------------|--------------|
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:29:17.329495+08 | 0        | 14570    | 8982     | 662.923  | 99.9601 | 697666    | 93655.5    | 183104       | 30082         | 285659       | 30079         | 357717      | 37667        |
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:29:07.312049+08 | 0        | 14578    | 8974     | 883.102  | 99.9801 | 756228    | 81417.4    | 189722       | 30786         | 285681       | 30780         | 358103      | 38584        |
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:28:57.284472+08 | 0        | 14583    | 8969     | 727.135  | 99.9801 | 648581    | 88799.6    | 177120       | 31176         | 252161       | 31175         | 316085      | 39079        |
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:28:47.256613+08 | 0        | 14591    | 8961     | 679.534  | 100.08  | 655360    | 169962     | 179404       | 30424         | 242002       | 30422         | 303351      | 38136        |

- 查询当前实例某一段时间内的资源使用情况。

```
SELECT * FROM GS_WLM_INSTANCE_HISTORY WHERE TIMESTAMP > '2022-01-10' AND TIMESTAMP < '2020-01-11' ORDER BY TIMESTAMP DESC;
```

查询结果如下：

| instancename | timestamp                     | used_cpu | free_mem | used_mem | io_await | io_util | disk_read | disk_write | process_read | process_write | logical_read | logical_write | read_counts | write_counts |
|--------------|-------------------------------|----------|----------|----------|----------|---------|-----------|------------|--------------|---------------|--------------|---------------|-------------|--------------|
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:29:17.329495+08 | 0        | 14570    | 8982     | 662.923  | 99.9601 | 697666    | 93655.5    | 183104       | 30082         | 285659       | 30079         | 357717      | 37667        |
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:29:07.312049+08 | 0        | 14578    | 8974     | 883.102  | 99.9801 | 756228    | 81417.4    | 189722       | 30786         | 285681       | 30780         | 358103      | 38584        |
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:28:57.284472+08 | 0        | 14583    | 8969     | 727.135  | 99.9801 | 648581    | 88799.6    | 177120       | 31176         | 252161       | 31175         | 316085      | 39079        |
| dn_6015_6016 | 2022-01-10 17:28:47.256613+08 | 0        | 14591    | 8961     | 679.534  | 100.08  | 655360    | 169962     | 179404       | 30424         | 242002       | 30422         | 303351      | 38136        |

- 查询集群最近的资源使用情况，可以在CN节点上调用

pgxc\_get\_wlm\_current\_instance\_info存储过程函数。

```
SELECT * FROM pgxc_get_wlm_current_instance_info('ALL');
```

查询结果如下：

| instancename | timestamp                     | used_cpu | free_mem | used_mem | io_await | io_util | disk_read | disk_write | process_read | process_write | logical_read | logical_write | read_counts | write_counts |
|--------------|-------------------------------|----------|----------|----------|----------|---------|-----------|------------|--------------|---------------|--------------|---------------|-------------|--------------|
| coordinator2 | 2020-01-14 21:58:29.290894+08 | 0        | 12010    | 278      | 16.0445  | 7.19561 | 184.431   | 27959.3    | 0            | 10            | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator3 | 2020-01-14 21:58:27.567655+08 | 0        | 12000    | 288      | .964557  | 3.40659 | 332.468   | 3375.02    | 26           | 13            | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode1    | 2020-01-14 21:58:23.900321+08 | 0        | 11899    | 389      | 1.17296  | 3.25    | 329.6     | 2870.4     | 28           | 8             | 13           | 3             | 18          | 6            |
| datanode2    | 2020-01-14 21:58:32.832989+08 | 0        | 11904    | 384      | 17.948   | 8.52148 | 214.186   | 25894.1    | 28           | 10            | 13           | 3             | 18          | 6            |
| datanode3    | 2020-01-14 21:58:24.826694+08 | 0        | 11894    | 394      | 1.16088  | 3.15    | 2868.8    | 25         | 10           | 13            | 3            | 18            | 6           | 328          |
| coordinator1 | 2020-01-14 21:58:33.367649+08 | 0        | 11988    | 300      | 9.53286  | 10.05   |           |            |              |               |              |               |             |              |

```
43.2 | 55232 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0
coordinator1 | 2020-01-14 21:58:23.216645+08 | 0 | 11988 | 300 | 1.17085 | 3.21182 |
324.729 | 2831.13 | 8 | 13 | 0 | 0 | 0 | 0
(7 rows)
```

- 查询集群历史的资源使用情况，可以在CN节点上调用  
`pgxc_get_wlm_history_instance_info`存储过程函数。

```
SELECT * FROM pgxc_get_wlm_history_instance_info('ALL', '2020-01-14 21:00:00', '2020-01-14
22:00:00', 3);
```

查询结果如下：

| instancename | timestamp                     | used_cpu | free_mem | used_mem | io_wait  | io_util   | disk_read | disk_write | process_read | process_write | logical_read | logical_write | read_counts | write_counts |
|--------------|-------------------------------|----------|----------|----------|----------|-----------|-----------|------------|--------------|---------------|--------------|---------------|-------------|--------------|
| coordinator2 | 2020-01-14 21:50:49.778902+08 | 0        | 12020    | 268      | .127371  | .789211   | 15.984    | 3994.41    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator2 | 2020-01-14 21:53:49.043646+08 | 0        | 12018    | 270      | 30.2902  | 8.65404   | 276.77    | 16741.8    | 3            | 1             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator2 | 2020-01-14 21:57:09.202654+08 | 0        | 12018    | 270      | .16051   | .979021   | 59.9401   | 5596       | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator3 | 2020-01-14 21:38:48.948646+08 | 0        | 12012    | 276      | .0769231 | .00999001 | 0         | 35.1648    | 0            | 1             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator3 | 2020-01-14 21:40:29.061178+08 | 0        | 12012    | 276      | .118421  | .0199601  | 0         | 970.858    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator3 | 2020-01-14 21:50:19.612777+08 | 0        | 12010    | 278      | 24.411   | 11.7665   | 8.78244   | 44641.1    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode1    | 2020-01-14 21:49:42.758649+08 | 0        | 11909    | 379      | .798776  | 8.02      | 51.2      | 20924.8    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode1    | 2020-01-14 21:49:52.760188+08 | 0        | 11909    | 379      | 23.8972  | 14.1      | 0         | 74760      | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode1    | 2020-01-14 21:50:22.769226+08 | 0        | 11909    | 379      | 39.5868  | 7.4       | 19760.8   | 0          | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode2    | 2020-01-14 21:58:02.826185+08 | 0        | 11905    | 383      | .351648  | .32       | 20.8      | 504.8      | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode2    | 2020-01-14 21:56:42.80793+08  | 0        | 11906    | 382      | .559748  | .04       | 326.4     | 0          | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode2    | 2020-01-14 21:45:21.632407+08 | 0        | 11901    | 387      | 12.1313  | 4.55544   | 3.1968    | 45177.2    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode3    | 2020-01-14 21:58:14.823317+08 | 0        | 11898    | 390      | .378205  | .99       | 48        | 23353.6    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode3    | 2020-01-14 21:47:50.665028+08 | 0        | 11901    | 387      | 1.07494  | 1.19      | 0         | 15506.4    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| datanode3    | 2020-01-14 21:51:21.720117+08 | 0        | 11903    | 385      | 10.2795  | 3.11      | 0         | 11031.2    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator1 | 2020-01-14 21:42:59.121945+08 | 0        | 12020    | 268      | .0857143 | .0699301  | 0         | 6579.02    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator1 | 2020-01-14 21:41:49.042646+08 | 0        | 12020    | 268      | 20.9039  | 11.3786   | 6042.76   | 57903.7    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |
| coordinator1 | 2020-01-14 21:41:09.007652+08 | 0        | 12020    | 268      | .0446429 | .03996    | 0         | 1109.29    | 0            | 0             | 0            | 0             | 0           | 0            |

## 13.5 实时 TopSQL

系统提供了不同级别的资源监控实时视图用来查询实时TopSQL。资源监控实时视图记录了查询作业运行时的资源使用情况(包括内存、下盘、CPU时间等)以及性能告警信息。

实时视图具体的对外接口如下表所示：

表 13-1 资源监控实时视图

| 视图级别                               | 节点范围 | 查询视图                         |
|------------------------------------|------|------------------------------|
| query级别/perf<br>级别                 | 当前CN | GS_WLM_SESSION_STATISTICS    |
|                                    | 所有CN | PGXC_WLM_SESSION_STATISTICS  |
| operator_realtime级别/<br>operator级别 | 当前CN | GS_WLM_OPERATOR_STATISTICS   |
|                                    | 所有CN | PGXC_WLM_OPERATOR_STATISTICS |

 说明

- 视图级别取决于资源监控的等级，即参数`resource_track_level`的配置。
- `perf`和`operator`级别会影响`GS_WLM_SESSION_STATISTICS`/`PGXC_WLM_SESSION_INFO`中的`query_plan`和`warning`字段的取值，详细内容参见[SQL自诊断](#)。
- 对外接口通过不同的前缀(`gs`与`pgxc`)来区分单CN查询视图以及集群级别查询视图。普通用户仅支持登录到集群的某个CN查询以`gs`为前缀的视图。
- 查询此类实时视图时，因需要获取作业运行实时资源使用情况，会有一定的网络延时。
- 实例故障时，实时TopSQL视图有可能记录不全。
- 实时TopSQL中能够记录的SQL语句的规格是：
  - 不记录特殊数据定义语句，如：`SET`、`RESET`、`SHOW`、`ALTER SESSION SET`、`SET CONSTRAINTS`语句。
  - 记录数据定义语句，例如：执行`CREATE`、`ALTER`、`DROP`、`GRANT`、`REVOKE`和`VACUUM`语句。
  - 记录数据操作语句，例如：
    - 执行`SELECT`、`INSERT`、`UPDATE`和`DELETE`语句。
    - 执行`explain analyze`和`explain performance`场景。
    - 使用`query`级别/`perf`级别视图。
  - 记录函数与存储过程的调用入口语句，当GUC参数`enable_track_record_subsql`开启的情况下，可记录存储过程的部分内部语句(`declare`定义语句除外)，仅会记录其中下发到DN执行的内部语句，未下发到DN执行的内部语句会被过滤掉；
  - 记录匿名块语句，当GUC参数`enable_track_record_subsql`开启的情况下，可记录匿名块中的部分内部语句，仅会记录其中下发到DN执行的内部语句，未下发到DN执行的内部语句会被过滤掉。
  - 记录游标语句，当游标没有从缓存中读取数据，而触发语句下发到DN上执行的条件时，该游标语句会被记录，并且会进行语句、执行计划增强，但当游标从缓存中读取数据时，不进行记录；当游标语句在匿名块或者函数中使用且游标从DN上读取较多数据但不完全使用时，因当前架构限制，无法记录该游标在DN上的监控信息。对于`With Hold`游标，该语法执行逻辑特殊，会在事务提交阶段执行实际查询动作，当语句在该阶段执行报错时，作业的`aborted`状态无法反馈到TopSQL历史表中。
  - 重分布过程中的作业不统计。
  - JDBC执行的带占位符语句，通常会补齐参数内容，但当参数和原语句合起来长度超过64KB，则不记录参数，或者是轻量化语句直接下发到DN上执行，不记录参数。
  - 从8.1.3集群版本开始，`query`、`perf`级别TopSQL运行时监控功能已完全不影响查询性能，对当前会话的语句进行资源监控的GUC参数`resource_track_cost`默认值已修改为0，查询TopSQL实时监控视图时，默认会显示所有正在执行的语句。
  - 从8.1.3集群版本开始，对于存储过程中的子语句监控功能，如果在查询TopSQL实时监控视图的会话中，开启控制子语句记录归档功能的GUC参数`enable_track_record_subsql`，不论业务语句中是否开启子语句监控开关，查询TopSQL实时监控视图的结果都能看到执行语句的子语句运行信息。
  - 关于存储过程中子语句的监控功能即`enable_track_record_subsql`，8.1.3集群版本中建议不要全面开启，由于没有按时间过滤子语句的功能，全面开启可能会记录过多子语句，导致归档的监控表占用大量磁盘空间；8.1.3集群版本建议仅用于查询实时监控信息，或对个别存储过程业务做定位分析时，仅开启对应会话中的参数。8.2.1及以上集群版本新增GUC参数`resource_track_subsql_duration`（默认值为180秒），可以通过执行时间过滤需要归档的子语句，用户可以按需调整该值大小。
  - 由于规格限制，对于未下盘的主语句，TopSQL历史表中的记录会有延时，等待下次作业下发时才会显示在TopSQL历史表中。
  - 自8.2.1.200集群版本，新增`operator_realtime`级别TopSQL运行时监控，提供算子级实时监控的能力，开启此级别的监控可以查询语句的执行计划以及具体执行信息，查询TopSQL算子级实时监控视图时，默认会显示所有正在执行的语句。但是对于存储过程和游标场景，暂时不支持显示算子级实时监控信息。另由于查询所有语句的信息对于CN内存压力较大，为了不影响作业性能，为用户提供查询单个语句的函数

- pg\_stat\_get\_wlm\_realtime\_operator\_info(queryid)，可以通过该函数查询指定语句的算子执行信息。该版本暂时不支持算子历史信息查询。
- operator\_realtime级别TopSQL运行时监控对于CN轻量化和存储过程的情况，暂时不支持。另由于算子执行速度较快的原因，对于算子信息的显示会有一定滞后性。
  - query级别的作业监控和operator的算子监控中的spill\_size字段，由于统计维度不同，会有一定差异，query级别监控的语句实际下盘文件大小，算子监控的是具体算子在逻辑层IO读写的数据量。
  - 当GUC参数enable\_stream\_operator设置为off状态时，算子执行信息存在显示不准的情况。

前提条件

- GUC参数enable\_resource\_track为on（默认为on）。
  - GUC参数resource\_track\_level为query、perf、operator\_realtime或operator（默认为query）。
  - 监控作业的类型为：
    - 优化器估算的执行代价大于或等于resource\_track\_cost取值的作业。
  - Cgroups功能正常加载，可通过gs\_cgroup -P查看控制组信息。
  - GUC参数enable\_track\_record\_subsql控制是否记录存储过程、匿名块内部语句。
- 在上述条件中，enable\_resource\_track为系统级参数，用于设置是否开启资源监控功能。resource\_track\_level为session级参数，可以对某个session的资源监控级别进行灵活设置。这两个参数的设置方法如下表：

表 13-2 设置资源监控信息统计级别

| enable_resource_track | resource_track_level | query级别信息 | 算子级别信息   |
|-----------------------|----------------------|-----------|----------|
| on(default)           | none                 | 不统计       | 不统计      |
|                       | query(default)       | 统计        | 不统计      |
|                       | perf                 | 统计        | 不统计      |
|                       | operator             | 统计        | 统计       |
| on(default)           | operator_realtime    | 统计        | 统计实时算子监控 |
| off                   | none/query/operator  | 不统计       | 不统计      |

操作步骤

- 步骤1

通过视图gs\_session\_cpu\_statistics查询实时CPU信息。  
`SELECT * FROM gs_session_cpu_statistics;`
- 步骤2

通过视图gs\_session\_memory\_statistics查询实时memory信息。  
`SELECT * FROM gs_session_memory_statistics;`
- 步骤3

通过视图gs\_wlm\_session\_statistics查询当前CN的实时资源。  
`SELECT * FROM gs_wlm_session_statistics;`



- 步骤4

通过视图pgxc\_wlm\_session\_statistics查询所有CN的实时资源。

SELECT \* FROM pgxc\_wlm\_session\_statistics;
- 步骤5

通过视图gs\_wlm\_operator\_statistics查询当前CN作业算子执行实时资源信息。

SELECT \* FROM gs\_wlm\_operator\_statistics;
- 步骤6

通过视图pgxc\_wlm\_operator\_statistics查询所有CN作业算子执行实时资源信息。

SELECT \* FROM pgxc\_wlm\_operator\_statistics;
- 步骤7

通过视图pg\_session\_wlmstat查询当前用户执行作业正在运行时的负载管理信息。

SELECT \* FROM pg\_session\_wlmstat;
- 步骤8

通过视图pgxc\_wlm\_workload\_records（动态负载功能开启，即enable\_dynamic\_workload为on时该视图有效）查询当前用户在每个CN上作业执行时的状态信息。

SELECT \* FROM pgxc\_wlm\_workload\_records;
- 结束

## 13.6 历史 TopSQL

系统提供了资源监控历史视图用来查询历史TopSQL。资源监控历史视图记录了查询作业运行结束时的资源使用情况(包括内存、下盘、CPU时间等)和运行状态信息(包括报错、终止、异常等)以及性能告警信息。但对于由于FATAL、PANIC错误导致查询异常结束时，状态信息列只显示aborted，无法记录详细异常信息。特别的，对于查询解析，优化阶段的状态信息则无法监控。

历史视图具体的对外接口如下表所示：

| 视图级别                     | 节点范围 | 查询视图                      |                           |
|--------------------------|------|---------------------------|---------------------------|
| query级别/perf级别<br>(推荐使用) | 当前CN | 历史（内部转储接口，仅显示最近三分钟内结束的语句） | GS_WLM_SESSION_HISTORY    |
|                          |      | 历史（全部语句）                  | GS_WLM_SESSION_INFO       |
|                          | 所有CN | 历史（内部转储接口，仅显示最近三分钟内结束的语句） | PGXC_WLM_SESSION_HISTORY  |
|                          |      | 历史（全部语句）                  | PGXC_WLM_SESSION_INFO     |
|                          |      | 历史（全部语句，该视图显示经典字段信息）      | PGXC_QUERY_INFO           |
| operator级别               | 当前CN | 历史（仅显示最近三分钟内结束的语句）        | GS_WLM_OPERATOR_HISTORY   |
|                          |      | 历史（内部转储接口，全部语句）           | GS_WLM_OPERATOR_INFO      |
|                          | 所有CN | 历史（仅显示最近三分钟内结束的语句）        | PGXC_WLM_OPERATOR_HISTORY |



| 视图级别 | 节点范围 | 查询视图                                                      |
|------|------|-----------------------------------------------------------|
|      |      | 历史（内部转储接口，全部语句）<br><a href="#">PGXC_WLM_OPERATOR_INFO</a> |

## 说明

- 视图级别取决于资源监控的等级，即参数[resource\\_track\\_level](#)的配置。
- perf和operator级别会影响[GS\\_WLM\\_SESSION\\_STATISTICS/PGXC\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#)中的query\_plan和warning字段的取值，详细内容参见[SQL自诊断](#)。
- 对外接口通过不同的前缀(gs与pgxc)来区分单CN查询视图以及集群级别查询视图。普通用户仅支持登录到集群的某个CN查询以gs为前缀的视图。
- 实例故障时，历史TopSQL视图有可能记录不全。
- 在某些异常的情况下，历史TopSQL中的状态信息列可能会显示为unknown，其记录的监控信息会导致不准确。
- 历史TopSQL能够记录的SQL语句的规格与实时TopSQL能够记录的SQL语句的规格一致。请参考[实时TopSQL中能够记录的SQL语句的规格](#)。
- 历史TopSQL只有在GUC参数[enable\\_resource\\_record](#)开启时才会记录数据。
- 查询历史TopSQL Query以及算子级别数据时，仅能通过postgres数据库进行访问。
- 历史TopSQL侧重于查询性能的定位定界辅助分析，不作为审计功能使用，不记录语法分析报错类语句。
- 8.2.1集群版本开始，新增GUC参数resource\_track\_subsql\_duration（默认值为180秒），用于过滤存储过程中执行时间小于该参数的子语句，仅归档执行时间大于该参数的子语句。且从8.2.1版本开始，GUC参数enable\_track\_record\_subsql默认值由off变更为on，默认将会记录存储过程中的子语句。如果一条子语句被记录，那么它必然满足以下几个条件：
  - 语句所在的会话中，参数enable\_track\_record\_subsql开启。
  - 该子语句一定要下推到DN端执行（为避免TopSQL记录过多的子语句，不下推到DN端执行的子语句会被过滤）。
  - 该子语句的执行时间超过所在会话中resource\_track\_subsql\_duration参数值。
- 关于history视图，默认会查询最近3分钟内结束的语句，该视图内部实际查询的是表，属于因性能考虑而实现的临时视图，从8.1.3集群版本开始，TopSQL监控功能中的实时监控和归档功能已有大幅度提升，不再有性能问题查询中不再建议优先使用history视图。
- 从8.1.3集群版本开始，TopSQL实时监控功能几乎对语句性能无影响，完全可以将GUC参数resource\_track\_cost设置为0来监控所有语句的运行时的信息；而TopSQL历史监控中对语句归档的能力，对语句执行性能也无影响，但当TPS较高时，需要考虑以下两个因素：
  - 记录所有语句的磁盘开销，用户可以将一条语句归档所需要的磁盘空间估算为8KB，按照业务TPS的峰值来计算相应的空间占用情况，来合理调整resource\_track\_duration和resource\_track\_subsql\_duration参数。
  - 缓存所有语句的内存开销，用户可以将一条语句归档所需要的内存大小估算为16KB，语句批量归档的间隔为5秒，按照业务TPS的峰值来计算所需的内存峰值，计算方法为：5秒\*TPS\*16KB，需要session\_history\_memory GUC参数（默认值为100MB）要大于所需值，才能保证所有语句都能被记录。
- 历史TopSQL视图记录所有DDL语句。

## 前提条件

- GUC参数[enable\\_resource\\_track](#)为on（默认为on）。
- GUC参数[resource\\_track\\_level](#)为query、perf或operator（默认为query）。设置方法详见[表13-2](#)。

- GUC参数`enable_resource_record`为on（默认为on）。
- GUC参数`resource_track_duration`小于作业执行时间和排队时间之和（默认为60s）。
- GUC参数`enable_track_record_subsql`控制是否记录存储过程、匿名块内部语句（默认为on）。
- GUC参数`resource_track_subsql_duration`小于存储过程中内部语句的执行时间（默认为180s）。
- GUC参数`resource_track_application`指定TopSQL记录特定客户端下发的语句。
- 监控作业类型为：资源监控实时视图（参见表13-1）中记录的作业执行时间和排队时间之和大于或等于`resource_track_duration`的作业。
- Cgroups功能正常加载，可通过`gs_cgroup -P`查看控制组信息。

## 操作步骤

**步骤1** 通过视图`gs_wlm_session_history`查询当前CN最近执行作业结束后的负载记录。

```
SELECT * FROM gs_wlm_session_history;
```

**步骤2** 通过视图`pgxc_wlm_session_history`查询所有CN最近执行作业结束后的负载记录。

```
SELECT * FROM pgxc_wlm_session_history;
```

**步骤3** 通过视图`pgxc_query_info`查询所有CN的作业执行结束后的负载记录，要查到历史记录，必须保证`enable_resource_record`为on。

```
SELECT * FROM pgxc_query_info;
```

**步骤4** 通过数据表`gs_wlm_session_info`查询当前CN作业执行结束后的负载记录。要查到历史记录，必须保证`enable_resource_record`为on。

```
SELECT * FROM gs_wlm_session_info;
```

- 消耗内存最多的10个Query（可指定查询时间段）。

```
SELECT * FROM gs_wlm_session_info order by max_peak_memory desc limit 10;
SELECT * FROM gs_wlm_session_info WHERE start_time >= '2022-05-15 21:00:00' and finish_time
<='2022-05-15 23:30:00' order by max_peak_memory desc limit 10;
```

- 消耗CPU最多的10个Query。

```
SELECT * FROM gs_wlm_session_info order by total_cpu_time desc limit 10;
SELECT * FROM gs_wlm_session_info WHERE start_time >= '2022-05-15 21:00:00' and finish_time
<='2022-05-15 23:30:00' order by total_cpu_time desc limit 10;
```

**步骤5** 通过视图`pgxc_wlm_session_info`查询所有CN的作业执行结束后的负载记录。要查到历史记录，必须保证`enable_resource_record`为on。

```
SELECT * FROM pgxc_wlm_session_info;
```

- 查询所有CN消耗时间最多的10个query  

```
SELECT * FROM pgxc_wlm_session_info order by duration desc limit 10;
```
- 查询已经完成执行的query语句的执行信息。如：查询queryid为76561193695026478的语句执行信息。  

```
SELECT * FROM pgxc_wlm_session_info where queryid = '76561193695026478';
```

**步骤6** 通过函数`pgxc_get_wlm_session_info_bytime`对视图`pgxc_wlm_session_info`进行筛选查询，要查到历史记录，必须保证`enable_resource_record`为on。在统计数据量很大的场景中，建议使用该函数进行查询。

### 说明

DWS集群默认使用时区为UTC时间，与系统时间存在8h时差，请确保数据库时间与系统时间一致后进行以下查询。

- 查询所有CN上开始时间介于“2019-09-10 15:30:00”和“2019-09-10 15:35:00”之间的query，每个CN最多返回10条记录

```
SELECT * FROM pgxc_get_wlm_session_info_bytime('start_time', '2019-09-10 15:30:00', '2019-09-10 15:35:00', 10);
```

- 查询所有CN上结束时间介于“2019-09-10 15:30:00”和“2019-09-10 15:35:00”之间的query，每个CN最多返回10条记录

```
SELECT * FROM pgxc_get_wlm_session_info_bytime('finish_time', '2019-09-10 15:30:00', '2019-09-10 15:35:00', 10);
```

**步骤7** 通过视图gs\_wlm\_operator\_history查询当前CN作业算子最近执行资源信息。要查到记录，必须保证resource\_track\_level为operator。

```
SELECT * FROM gs_wlm_operator_history;
```

**步骤8** 通过视图pgxc\_wlm\_operator\_history查询所有CN作业算子最近执行资源信息。要查到记录，必须保证resource\_track\_level为operator。

```
SELECT * FROM pgxc_wlm_operator_history;
```

**步骤9** 通过数据表gs\_wlm\_operator\_info查询当前CN作业算子历史执行资源信息。要查到记录，必须保证resource\_track\_level为operator和enable\_resource\_record为on。

```
SELECT * FROM gs_wlm_operator_info;
```

**步骤10** 通过视图pgxc\_wlm\_operator\_info查询所有CN作业算子历史执行资源信息。要查到记录，必须保证resource\_track\_level为operator和enable\_resource\_record为on。

```
SELECT * FROM pgxc_wlm_operator_info;
```

----结束

#### 说明

- 对于上述的视图信息，由于预设内存的限制，内存中能够保留的数据记录数量有限，实时查询在结束后会导入到历史相关的视图中。关于记录上限，对于query级别视图，当新的需要记录的查询超过内存约束记录数上限时，则当前查询无法记录，下条查询重新进行规则判断；在每个CN上，记query级别历史视图的内存占用（默认100MB）可通过PG\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL视图进行查询。
- 对于算子级别视图，当需要记录的查询的plan\_node数量加上当前内存中已有的记录数量超过内存约束记录数上限时，则当前查询的所有算子节点不记录，下条查询重新按照算子规则判定。在每个CN上，算子级别视图在内存中可记录的最大实时和历史记录数分别为max\_oper\_realt\_num(当前系统值为56987)，max\_oper\_hist\_num(113975)；记当前用户业务系统的平均每个查询的节点数为num\_plan\_node，则在每个CN上，实时视图允许客户执行的最大并发数： $\text{num\_realt\_active} = \text{max\_oper\_realt\_num} / \text{num\_plan\_node}$ ；历史视图允许客户执行的最大并发数： $\text{num\_hist\_active} = \text{max\_oper\_hist\_num} / (180 / \text{run\_time}) / \text{num\_plan\_node}$ 。
- 如果并发过高，避免需要记录的查询数量超过query级别视图和算子级别视图的值，可以通过参数session\_history\_memory修改历史查询视图的内存，内存增大和查询数量成正比。

## 13.7 TopSQL 查询示例

本章节以查询TPC-DS样例数据的作业为例，演示如何查看实时TopSQL和历史TopSQL。

### 配置集群参数

查询TopSQL资源监控信息之前，需要先配置相关的GUC参数，以便能查询到作业的资源监控历史信息或归档信息。步骤如下：

1. 登录[DWS控制台](#)。
2. 在“集群管理”页面，找到所需要的集群，单击集群名称，进入集群详情页面。
3. 单击“参数修改”标签页，可以看到当前集群的参数值。
4. 修改参数[resource\\_track\\_duration](#)值为合适的值，单击“保存”按钮进行保存。

#### 说明

enable\_resource\_record开关打开后，会引起存储空间膨胀及轻微性能影响，不用时请关闭。

5. 返回集群管理页面，单击右上角的刷新按钮，等待集群参数配置完成。

## TopSQL 查询示例

本示例以TPC-DS样例数据为例。

**步骤1** 打开SQL客户端工具，连接到您的数据库。

**步骤2** 使用explain语句查询所要执行的SQL语句的预估代价，从而可以确定该SQL语句是否会进行资源监控。

默认执行代价大于[resource\\_track\\_cost](#)的查询才会进行资源监控，用户才可以查询到相关的资源监控信息。

例如，执行如下语句查询该SQL语句的预估执行代价：

```
SET CURRENT_SCHEMA = tpcds;
EXPLAIN WITH customer_total_return AS
(SELECT sr_customer_sk as ctr_customer_sk,
 sr_store_sk as ctr_store_sk,
 sum(SR_FEE) as ctr_total_return
 FROM store_returns, date_dim
 WHERE sr_returned_date_sk = d_date_sk AND d_year =2000
 GROUP BY sr_customer_sk, sr_store_sk)
SELECT c_customer_id
 FROM customer_total_return ctr1, store, customer
 WHERE ctr1.ctr_total_return > (select avg(ctr_total_return)*1.2
 FROM customer_total_return ctr2
 WHERE ctr1.ctr_store_sk = ctr2.ctr_store_sk)
 AND s_store_sk = ctr1.ctr_store_sk
 AND s_state = 'TN'
 AND ctr1.ctr_customer_sk = c_customer_sk
 ORDER BY c_customer_id
 limit 100;
```

查询结果如下所示，第一行的E-costs列的值即为当前语句的预估代价。

图 13-1 explain 查询结果

| id | operation                               | E-rows | E-width | E-costs |
|----|-----------------------------------------|--------|---------|---------|
| 1  | -> Row Adapter                          | 6      | 20      | 153.06  |
| 2  | -> Vector Limit                         | 6      | 20      | 153.06  |
| 3  | -> Vector Streaming (type: GATHER)      | 6      | 20      | 153.06  |
| 4  | -> Vector Limit                         | 6      | 20      | 152.84  |
| 5  | -> Vector Sort                          | 6      | 20      | 152.84  |
| 6  | -> Vector Hash Join (7,26)              | 6      | 20      | 152.83  |
| 7  | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 6      | 4       | 134.57  |
| 8  | -> Vector Hash Join (9,18)              | 6      | 4       | 134.46  |
| 9  | -> Vector Hash Join (10,11)             | 1      | 44      | 97.33   |
| 10 | -> CStore Scan on store                 | 1      | 4       | 60.23   |
| 11 | -> Vector Subquery Scan on ctr1         | 6      | 40      | 37.07   |
| 12 | -> Vector Hash Aggregate                | 6      | 54      | 37.06   |
| 13 | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 6      | 22      | 37.04   |
| 14 | -> Vector Hash Join (15,17)             | 6      | 22      | 37.00   |
| 15 | -> Vector Streaming(type: BROADCAST)    | 6      | 4       | 18.74   |
| 16 | -> CStore Scan on date_dim              | 1      | 4       | 18.06   |
| 17 | -> CStore Scan on store_returns         | 60     | 26      | 18.02   |
| 18 | -> Vector Hash Aggregate                | 6      | 68      | 37.09   |
| 19 | -> Vector Subquery Scan on ctr2         | 6      | 36      | 37.07   |
| 20 | -> Vector Hash Aggregate                | 6      | 54      | 37.06   |
| 21 | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 6      | 22      | 37.04   |
| 22 | -> Vector Hash Join (23,25)             | 6      | 22      | 37.00   |
| 23 | -> Vector Streaming(type: BROADCAST)    | 6      | 4       | 18.74   |
| 24 | -> CStore Scan on date_dim              | 1      | 4       | 18.06   |
| 25 | -> CStore Scan on store_returns         | 60     | 26      | 18.02   |
| 26 | -> CStore Scan on customer              | 60     | 24      | 18.02   |

(26 rows)

本示例为了演示TopSQL的资源监控功能，需要将resource\_track\_cost参数设置为比explain查询结果中的预估代价小的一个值，即将resource\_track\_cost参数设置为100，设置方法请参见[resource\\_track\\_cost](#)。

#### 说明

在完成本示例后，仍然要将[resource\\_track\\_cost](#)设置为原始的默认值100000或者一个比较合理的值，否则参数值太小会影响数据库性能。

#### 步骤3 执行SQL语句。

```
SET CURRENT_SCHEMA = tpcds;
WITH customer_total_return AS
(SELECT sr_customer_sk as ctr_customer_sk,
sr_store_sk as ctr_store_sk,
sum(SR_FEE) as ctr_total_return
FROM store_returns,date_dim
WHERE sr_returned_date_sk = d_date_sk
AND d_year =2000
GROUP BY sr_customer_sk ,sr_store_sk)
SELECT c_customer_id
FROM customer_total_return ctr1, store, customer
WHERE ctr1.ctr_total_return > (select avg(ctr_total_return)*1.2
FROM customer_total_return ctr2
WHERE ctr1.ctr_store_sk = ctr2.ctr_store_sk)
AND s_store_sk = ctr1.ctr_store_sk
AND s_state = 'TN'
AND ctr1.ctr_customer_sk = c_customer_sk
ORDER BY c_customer_id
limit 100;
```

#### 步骤4 在SQL语句执行期间，查询该条SQL语句在当前CN上的Memory峰值的实时信息。

```
SELECT query,max_peak_memory,average_peak_memory,memory_skew_percent FROM
gs_wlm_session_statistics ORDER BY start_time DESC;
```

含义：查询**query级别**的SQL语句的Memory峰值**实时信息**（语句在所有DN上的每秒最大Memory峰值，在所有DN上的每秒平均Memory峰值，在DN间的Memory倾斜率）

实时TopSQL资源监控信息的更多查询示例，请参见[实时TopSQL](#)。

#### 步骤5 等待步骤3中的SQL执行完成，然后查询该语句执行期间的资源监控历史信息。

```
SELECT query,start_time,finish_time,duration,status FROM gs_wlm_session_history ORDER BY start_time desc;
```

含义：查询**query级别**的SQL语句执行期间的**历史信息**（语句执行的开始时间，结束时间，实际执行时间，执行状态），时间单位为ms。

历史TopSQL资源监控信息的更多查询示例，请参见[历史TopSQL](#)。

**步骤6** 等待[步骤3](#)中的SQL执行结束的三分钟后，在info视图中查询该语句的资源监控历史信息。

如果设置参数enable\_resource\_record为“on”，且[步骤3](#)中SQL的执行时间不小于resource\_track\_duration所设置的值，该条语句的历史信息将会在三分钟后被归档到gs\_wlm\_session\_info视图中。

对于info视图，只支持在连接postgres数据库时查询。因此，请切换为连接postgres数据库后，再执行以下语句进行查询：

```
SELECT query,start_time,finish_time,duration,status FROM gs_wlm_session_info ORDER BY start_time desc;
```

----结束



# 14 DWS 性能调优

## 14.1 性能调优概述

数据库性能调优是指通过优化数据库系统的配置及SQL查询，以提高数据库性能和效率的过程。目的为消除性能瓶颈、减少响应时间、提高系统吞吐量和资源利用率，降低业务成本，从而提高系统稳定性，给用户带来更大的价值。

本章通过性能诊断、系统调优及SQL调优及常见SQL调优案例等性能调优的实际操作，为数据库性能调优人员提供全方位的指导。

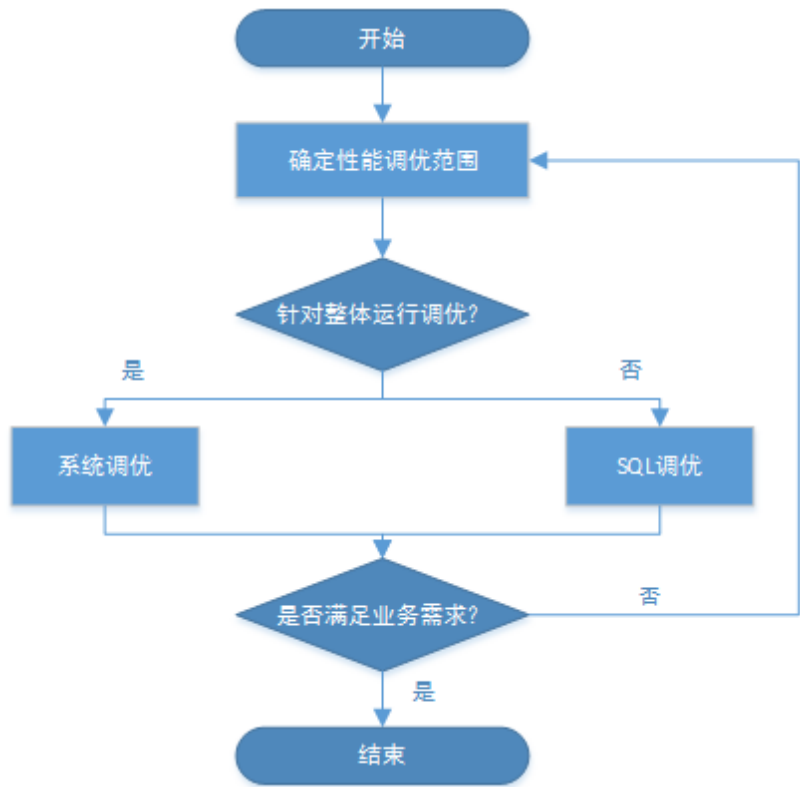
### 注意事项

- 数据库调优是一个复杂和细致的过程，需熟悉数据库系统的内部工作原理和相关技术。它需要综合考虑硬件、软件、查询、配置和数据结构等多个方面的因素，以达到最佳的性能和效率。因此，要求调优人员应对系统软件架构、软硬件配置、数据库配置参数、并发控制、查询处理和数据库应用有广泛而深刻的理解。
- 性能调优过程有时需要重启集群，可能会中断当前业务。建议在业务低峰期进行需要重启集群的性能调优操作，避免业务异常中断。

### 调优流程

调优流程如[图14-1](#)所示。

图 14-1 DWS 性能调优流程



调优各阶段说明，如表14-1所示。

表 14-1 DWS 性能调优流程说明

| 阶段   | 描述                                                               |
|------|------------------------------------------------------------------|
| 性能诊断 | 获取集群各节点的CPU、内存、I/O和网络资源使用情况，确认这些资源是否已被充分利用，是否存在瓶颈点。              |
| 系统调优 | 进行操作系统级以及数据库系统级的调优，更充分地利用机器的CPU、内存、I/O和网络资源，避免资源冲突，提升整个系统查询的吞吐量。 |



| 阶段    | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
|-------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| SQL调优 | <p>审视业务所用SQL语句是否存在可优化空间，包括：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>通过ANALYZE语句生成表统计信息：ANALYZE语句可收集与数据库中表内容相关的统计信息，统计结果存储在系统表PG_STATISTIC中。执行计划生成器会使用这些统计数据，以确定最有效的执行计划。</li><li>分析执行计划：EXPLAIN语句可显示SQL语句的执行计划，EXPLAIN PERFORMANCE语句可显示SQL语句中各算子的执行时间。</li><li>查找问题根因并进行调优：通过分析执行计划，找到可能存在的原因，进行针对性的调优，通常为调整数据库级SQL调优参数。</li><li>编写更优的SQL：介绍一些复杂查询中的中间临时数据缓存、结果集缓存、结果集合并等场景中的更优SQL语法。</li></ul> |

## 14.2 性能诊断

### 14.2.1 集群性能分析

DWS不同集群规格的CPU核数、内存大小和节点存储容量不同，处理业务能力和性能也就不同，用户在创建集群前需要结合实际业务量和具体使用场景来选择集群规格。

在使用集群过程中，当用户的业务量过大，则需要更多的资源（CPU、内存、网络带宽等）来支撑逐渐增长的业务量，如果用户当前使用的集群资源不足，会降低数据库运行速度并影响数据库性能。

DWS监控信息功能提供了丰富的监控指标，您可以通过集群的各项监控指标（CPU使用率、内存使用率、磁盘使用率、磁盘I/O、网络I/O等），掌握集群的性能和运行状况。当您发现监控指标存在异常时，可以通过查看集群监控指标排查出现异常的原因。

如果需要更多的计算资源或存储资源以满足业务需要时，可以在管理控制台对已有集群，进行规格变更或扩容操作。

### 14.2.2 慢 SQL 分析

#### 14.2.2.1 查询最耗性能的 SQL

系统中有些SQL语句运行了很长时间还没有结束，这些语句会消耗很多的系统性能，请根据本章内容查询长时间运行的SQL语句。

#### 操作步骤

##### 步骤1 查询系统中长时间运行的查询语句。

```
SELECT current_timestamp - query_start AS runtime, datname, username, query FROM pg_stat_activity
where state != 'idle' ORDER BY 1 desc;
```

查询后会按执行时间从长到短顺序返回查询语句列表，第一条结果就是当前系统中执行时间最长的查询语句。返回结果中包含了系统调用的SQL语句和用户执行SQL语句，请根据实际找到用户执行时间长的语句。

若当前系统较为繁忙，可以通过限制current\_timestamp - query\_start大于某一阈值来查看执行时间超过此阈值的查询语句。

```
SELECT query FROM pg_stat_activity WHERE current_timestamp - query_start > interval '1 days';
```

### 步骤2 设置参数track\_activities为on。

```
SET track_activities = on;
```

当此参数为on时，数据库系统才会收集当前活动查询的运行信息。

### 步骤3 查看正在运行的查询语句。

以查看视图pg\_stat\_activity为例：

```
SELECT datname, username, state FROM pg_stat_activity;
datname | username | state |
-----+-----+-----+
postgres | omm | idle |
postgres | omm | active|
(2 rows)
```

如果state字段显示为idle，则表明此连接处于空闲，等待用户输入命令。

如果仅需要查看非空闲的查询语句，则使用如下命令查看：

```
SELECT datname, username, state FROM pg_stat_activity WHERE state != 'idle';
```

### 步骤4 分析长时间运行的查询语句状态。

- 若查询语句处于正常状态，则等待其执行完毕。
- 若查询语句阻塞，则通过如下命令查看当前处于阻塞状态的查询语句：

```
SELECT datname, username, state, query FROM pg_stat_activity WHERE waiting = true;
```

查询结果中包含了当前被阻塞的查询语句，该查询语句所请求的锁资源可能被其他会话持有，正在等待持有会话释放锁资源。

#### 说明

只有当查询阻塞在系统内部锁资源时，waiting字段才显示为true。尽管等待锁资源是数据库系统最常见的阻塞行为，但是在某些场景下查询也会阻塞在等待其他系统资源上，例如写文件、定时器等。但是这种情况的查询阻塞，不会在视图pg\_stat\_activity中体现。

----结束

## 14.2.2.2 分析作业是否被阻塞

数据库系统运行时，在某些业务场景下查询语句会被阻塞，导致语句运行时间过长，可以强制结束有问题的会话。

### 操作步骤

#### 步骤1 查看阻塞的查询语句及阻塞查询的表、模式信息。

```
SELECT w.query as waiting_query,
w.pid as w_pid,
w.username as w_user,
l.query as locking_query,
l.pid as l_pid,
l.username as l_user,
t.schemaname || '.' || t.relname as tablename
from pg_stat_activity w join pg_locks l1 on w.pid = l1.pid
```

```
and not l1.granted join pg_locks l2 on l1.relation = l2.relation
and l2.granted join pg_stat_activity l on l2.pid = l.pid join pg_stat_user_tables t on l1.relation = t.relid
where w.waiting;
```

该查询返回线程ID、用户信息、查询状态，以及导致阻塞的表、模式信息。

**步骤2** 使用如下命令结束相应的会话。其中，139834762094352为线程ID。

```
SELECT PG_TERMINATE_BACKEND(139834762094352);
```

显示类似如下信息，表示结束会话成功。

```
PG_TERMINATE_BACKEND

t
(1 row)
```

显示类似如下信息，表示用户正在尝试结束当前会话，此时仅会重连会话，而不是结束会话。

```
FATAL: terminating connection due to administrator command
FATAL: terminating connection due to administrator command
The connection to the server was lost. Attempting reset: Succeeded.
```

#### 说明

gsqsl客户端使用PG\_TERMINATE\_BACKEND函数终止本会话后台线程时，客户端不会退出而是自动重连。

----结束

## 14.2.3 SQL 诊断

DWS集群提供了SQL诊断功能，支持通过多种条件检索出符合条件的SQL查询（如慢查询），并完整展示执行计划。

SQL诊断功能使用方式：

**步骤1** [登录DWS管理控制台](#)。

**步骤2** 在“**专属集群 > 集群列表**”页面，找到需要查看监控的集群。

**步骤3** 在指定集群所在行的“**操作**”列，单击“**监控面板**”，系统将显示数据库监控页面。

**步骤4** 在左侧导航栏选择“**工具 > SQL诊断**”，进入SQL诊断页面。

**步骤5** 在SQL诊断页面您可查看SQL的诊断信息。指标详情请参见[表14-2](#)。

**表 14-2** SQL 诊断指标说明

| 指标名称 | 指标说明               |
|------|--------------------|
| 查询ID | 语句执行使用的内部query_ID。 |
| 数据库  | 所属数据库名称。           |
| 模式名  | 所属模式名称。            |
| 用户名称 | 所属用户名称。            |
| 客户端  | 连接到后端的应用名。         |

| 指标名称      | 指标说明                                                                                                                                                      |
|-----------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 客户端IP地址   | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者是内部进程，如autovacuum。                                                                                     |
| 运行时间（ms）  | 语句实际执行的时间，单位ms。                                                                                                                                           |
| CPU时间（ms） | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                                                                                                     |
| 开始时间      | 语句执行开始时间。                                                                                                                                                 |
| 完成时间      | 语句执行结束时间。                                                                                                                                                 |
| 详情        | 单击“ <b>查看</b> ”键，可浏览到SQL的详细诊断结果。其中包括： <ul style="list-style-type: none"><li>告警信息：该SQL语句的告警信息。</li><li>SQL语句：该SQL语句。</li><li>执行计划：该SQL语句的执行计划分析。</li></ul> |

----结束

## 14.2.4 表诊断

DWS提供了集群中数据表关键运行状态的统计数据与诊断工具。其中包括：

- 表倾斜率：对于集群中数据表统计信息进行监控分析，展示倾斜率高于5%且表大小TOP50的表信息。
- 表脏页率：对于集群中数据表统计信息进行监控分析，展示脏页率高于50%且表大小TOP50的表信息。

### 表倾斜率

不合理的分布列选择，将引发算子计算/数据下盘倾斜严重，导致不同DN的处理压力不同，影响业务性能，并容易造成单DN磁盘使用率过高。用户可通过查询表倾斜率，根据表的大小和倾斜率，对倾斜严重的表重新选择分布列。参见[如何调整分布列？](#)。

#### 操作步骤

**步骤1** [登录DWS管理控制台](#)。

**步骤2** 在“**专属集群 > 集群列表**”页面，找到需要查看监控的集群。

**步骤3** 在指定集群所在行的“**操作**”列，单击“**监控面板**”，系统将显示数据库监控页面。

**步骤4** 在左侧导航栏选择“**工具 > 表诊断 > 表倾斜率**”，页面将展示集群中符合统计条件的表信息（倾斜率高于5%且表大小Top50的表数据）。

该界面表倾斜率的算法和后台的算法不同，该算法为： $\text{表倾斜率} = (\text{表在各DN占空间的最大值} - \text{表在各DN占空间的最小值}) / \text{表在各DN占空间的平均值}$ 。

其中该表在各DN占空间的最大值/最小值/平均值是通过查询视图[gs\\_table\\_distribution](#)的“**dnsize**”（表在该节点上的存储空间大小）列得出。

**步骤5** （可选）在表倾斜率页面单击“**一键导出**”，将会导出集群中符合统计条件的表信息到CSV文件，可直接在本地打开查看。

----结束

## 表脏页率

对于数据表的DML操作将影响数据表数据导致存在无用的脏数据，过多的脏数据将占据磁盘空间，影响集群可用容量。用户可通过查询表的脏页率，根据表的大小和脏页率，对较大表和脏页率过高的表进行处理，处理方式参考[磁盘使用率高&集群只读处理方案](#)。

### 操作步骤

**步骤1** [登录DWS管理控制台](#)。

**步骤2** 在“**专属集群 > 集群列表**”页面，找到需要查看监控的集群。

**步骤3** 在指定集群所在行的“**操作**”列，单击“**监控面板**”，系统将显示数据库监控页面。

**步骤4** 在左侧导航栏选择“**工具 > 表诊断 > 表脏页率**”，页面将展示集群中符合统计条件的表信息。

**步骤5** （可选）在表脏页率页面单击“**一键导出**”，将会导出集群中符合统计条件的表信息到CSV文件，可直接在本地打开查看。

----结束

## 14.3 系统调优

### 14.3.1 数据库系统参数调优

为了保证数据库尽可能高性能地运行，建议依据资源情况和业务实际进行数据库系统GUC参数的设置。本章节旨在介绍一些常用参数以及推荐配置，关于参数的详细设置方法请参考[设置GUC参数](#)。

## 数据库内存相关参数

表 14-3 数据库内存相关参数

| GUC参数              | 描述                                                       | 建议                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
|--------------------|----------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| max_process_memory | max_process_memory设置单个CN/DN可用的最大物理内存。                    | <ul style="list-style-type: none"><li>DN上该数值需要根据系统物理内存及单节点部署主DN个数决定的。计算公式如下：（物理内存大小 - vm.min_free_kbytes）* 0.8 / (n+主DN个数)。该参数目的是尽可能保证系统的可靠性，不会因数据库内存膨胀导致节点OOM。这个公式中提到vm.min_free_kbytes，其含义是预留操作系统内存供内核使用，通常用作操作系统内核中通信收发内存分配，至少为5%内存。即，max_process_memory=物理内存*0.8/(n+主DN个数)，其中，当集群规模小于256时，n=1；当集群规模大于256且小于512时，n=2；当集群规模超过512时，n=3。</li><li>CN上该数值内存可设置与DN数值一样。</li><li>RAM：集群规划时分配给集群的最大使用内存。</li></ul> |
| shared_buffers     | 设置DWS使用的共享内存大小。增加此参数的值会使DWS比系统默认设置需要更多的System V共享内存。     | <p>建议设置shared_buffers值为内存的40%以内。行存列存分开对待。行存设大，列存设小。列存：（单服务器内存/单服务器DN个数）*0.4*0.25。</p> <p>如果设置较大的shared_buffers需要同时增加checkpoint_segments的值，因为写入大量新增、修改数据需要消耗更多的时间周期。</p>                                                                                                                                                                                                                                       |
| cstore_buffers     | 设置列存和OBS、HDFS外表列存格式（orc、parquet、carbondata）所使用的共享缓冲区的大小。 | <p>列存表使用cstore_buffers设置的共享缓冲区，几乎不用shared_buffers。因此在列存表为主的场景中，应减少shared_buffers，增加cstore_buffers。</p> <p>OBS、HDFS外表使用cstore_buffers设置ORC、Parquet、Carbondata的元数据和数据的缓存，元数据缓存大小为cstore_buffers的1/4，最大不超过2GB，其余缓存空间为列存数据和外表列存格式数据共享使用。</p>                                                                                                                                                                      |

| GUC参数                | 描述                                                                     | 建议                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
|----------------------|------------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| work_mem             | 设置内部排序操作和Hash表在开始写入临时磁盘文件之前使用的内存大小。                                    | <p>该参数默认小规格内存为512MB，大规格内存为2GB<br/>( max_process_memory大于等于30GB为大规格内存，否则为小规格内存 )。</p> <p>建议参数work_mem依据查询特点和并发来确定，一旦work_mem限定的物理内存不够，算子运算数据将写入临时表空间，带来5-10倍的性能下降，查询响应时间从秒级下降到分钟级。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>对于串行无并发的复杂查询场景，平均每个查询有5-10关联操作，建议work_mem=50%内存/10。</li><li>对于串行无并发的简单查询场景，平均每个查询有2-5个关联操作，建议work_mem=50%内存/5。</li><li>对于并发场景，建议work_mem=串行下的work_mem/物理并发数。</li></ul> |
| maintenance_work_mem | 设置维护性操作（比如VACUUM、CREATE INDEX、ALTER TABLE ADD FOREIGN KEY等）中可使用的最大的内存。 | <p>建议设置此参数的值等于work_mem，可以改进清理和恢复数据库转储的速度。因为在一个数据库会话里，任意时刻只有一个维护性操作可以执行，并且在执行维护性操作时不会有太多的会话。</p> <p>当自动清理进程运行时，autovacuum_max_workers倍数的内存将会被分配，所以此时设置maintenance_work_mem的值应该不小于work_mem。</p>                                                                                                                                                                                                      |

## 数据库并发队列相关参数

| GUC参数                          | 描述                     | 建议                                                                                                                                                                            |
|--------------------------------|------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| max_active_statements (全局并发队列) | 控制单个CN上运行并发执行的作业数量。    | 采用全局并发队列机制将控制所有普通用户的执行作业，不区分复杂度，即执行语句都将作为一个执行单元，当并发执行的作业数量达到此参数阈值时，将进入队列等待。对于管理员执行的作业，不受全局并发控制的限制。<br>需根据系统资源（如CPU资源、IO资源和内存资源）情况，调整此数值大小，使得系统支持最大限度的并发作业，且防止并发执行作业过多，引起系统崩溃。 |
| parctl_min_cost (局部并发队列)       | 控制在一个CN上同一资源池内的并发作业数量。 | 局部并发控制机制根据执行作业的cost，控制复杂查询的并发作业数量。                                                                                                                                            |

### 说明

全局并发队列参数max\_active\_statements调整需注意：

- 如果参数max\_active\_statements设置为-1，也就是不限制全局并发数，会导致通信大并发下存在连接断开报错。
- 在点查询的场景下，参数max\_active\_statements建议设置为100。
- 在分析类查询的场景下，参数max\_active\_statements的值设置为CPU的核数除以DN个数，一般可以设置5~8个。

## 数据库通信相关参数

数据库集群默认使用TCP代理通信库进行节点间通信。

表 14-4 数据库通信相关参数

| GUC参数           | 描述                                        | 建议                                                                                                                                 |
|-----------------|-------------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| comm_quota_size | 参数comm_quota_size控制每个流通道每次数据传输的大小，默认数值1M。 | 大并发场景下，提升该数值时，可提升通信性能，但消耗更多的内存，需要根据实际场景进行调优。若通过查询DN的视图pg_total_memory_detail，发现通信层使用内存已达参数comm_usable_memory的阈值时，需要减少该数值，如修改为512K。 |



| GUC参数              | 描述                                                    | 建议                                                                                                 |
|--------------------|-------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------|
| comm_usable_memory | 参数<br>comm_usable_memory用于控制数据库传输时，整个DN上可以用于通信的内存使用量。 | 该参数的取值并不是用于总量控制，仅作为内存流控的手段，即默认流控数值为1M，若内存使用量超过了该参数取值的1/2时，流控数值自动调整为默认流控的一半，若仅剩20%时，则流控数值改为最小流控值8K。 |

数据库连接相关参数

表 14-5 数据库连接相关参数

| GUC参数                     | 描述                                                           | 建议                                                                                                                                                 |
|---------------------------|--------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| max_connections           | 允许和数据库连接的最大并发连接数。此参数会影响集群的并发能力。                              | CN中此参数建议保持默认值。DN中此参数建议设置为CN的个数乘以CN中此参数的值。<br><br>增大这个参数可能导致DWS要求更多的System V共享内存或者信号量，可能超过操作系统缺省配置的最大值。这种情况下，请酌情对数值加以调整。                            |
| max_prepared_transactions | 设置可以同时处于“预备”状态的事务的最大数目。增加此参数的值会使DWS比系统默认设置需要更多的System V共享内存。 | max_connections取值的设置受max_prepared_transactions的影响，在设置max_connections之前，应确保max_prepared_transactions的值大于或等于max_connections的值，这样可确保每个会话都有一个等待中的预备事务。 |
| session_timeout           | 客户端连接数据库后处于空闲状态时会根据该参数的默认值自动断开连接。                            | 0-86400，最小单位为秒（s），0表示关闭超时设置。一般不建议设置为0。                                                                                                             |

## 其他性能相关参数

表 14-6 其他性能相关参数

| GUC参数                      | 描述                                                                        | 建议                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
|----------------------------|---------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| enable_dynamic_workload    | 设置是否开启动态负载管理。<br>动态负载管理指数据库内部根据用户负载情况，自动对复杂查询进行队列控制，不再需要手动设置参数，做到系统参数免调优。 | 该参数默认打开，需要注意以下几点： <ul style="list-style-type: none"><li>简单查询作业（估算值&lt;32MB）、非DML（即非INSERT、UPDATE、DELETE和SELECT）语句，不走自适应负载，需要通过max_active_statements来进行单CN的上限控制。</li><li>在自适应负载特性下，参数work_mem的默认数值不能变大，否则会引起内存不受控（例如未做Analyze的语句）。</li><li>以下场景或语句由于内存使用的特殊性和不确定性，可能导致大并发场景内存不受控，遇到需要降低并发数：<ul style="list-style-type: none"><li>单条元组占用内存过大，例如，基表包含超过MB级别的宽列。</li><li>完全下推语句的查询。</li><li>需要在CN上耗费大量内存的语句，例如，不能下推的语句、withhold cursor场景。</li><li>由于计划生成不当导致hashjoin算子建立的hash表重复值过多，占用大量内存。</li><li>包含UDF，且UDF中使用大量内存。</li></ul></li><li>该参数可配合query_dop=0使用，当query_dop设置为0（自适应），系统会根据资源情况和计划特征，动态为每个查询选取最优并行度。enable_dynamic_workload参数会动态分配内存。</li></ul> |
| bulk_write_ring_size       | 数据并行导入使用的环形缓冲区大小。                                                         | 该参数主要影响入库性能，建议导入压力大的场景增加DN上的该参数配置。默认值为2GB。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
| data_replicate_buffer_size | 发送端与接收端传递数据页时，队列占用内存的大小。                                                  | 该参数会影响主备之间复制的缓冲大小。<br>CN默认值为16MB，DN默认值为128MB。若服务器内存为256G，可适当增大到512MB。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |

## 14.3.2 SMP 并行执行

在复杂查询场景中，单个查询的执行较长，系统并发度低，通过SMP并行执行技术实现算子级的并行，能够有效减少查询执行时间，提升查询性能及资源利用率。

通过算子并行来提升性能，同时会占用更多的系统资源，包括CPU、内存、网络、I/O等等。本质上SMP是一种以资源换取时间的方式，在合适的场景以及资源充足的情况下，能够起到较好的性能提升效果；但是如果在不合适的场景下，或者资源不足的情况下，反而可能引起性能的劣化。同时，生成SMP需要考虑更多的候选计划，将会导致生成时间较长，相比串行场景也会引起性能的劣化。

DWS的SMP特性由GUC参数`query_dop`控制，该参数可设置用户自定义的查询并行度。

### SMP 适用场景与限制

#### SMP适用场景：

- 支持并行的算子  
计划中存在以下算子支持并行：
  - a. Scan：支持行存普通表和行存分区表顺序扫描、列存普通表和列存分区表顺序扫描、HDFS内外表顺序扫描；支持GDS数据导入的外表扫描并行。以上均不支持复制表。
  - b. Join：HashJoin、NestLoop
  - c. Agg：HashAgg、SortAgg、PlainAgg、WindowAgg(只支持partition by，不支持order by)
  - d. Stream：Redistribute、Broadcast
  - e. 其他：Result、Subqueryscan、Unique、Material、Setop、Append、VectoRow、RowToVec
- SMP特有算子  
为了实现并行，新增了并行线程间的数据交换Stream算子供SMP特性使用。以下新增的算子可以看做Stream算子的子类：
  - a. Local Gather：实现DN内部并行线程的数据汇总
  - b. Local Redistribute：在DN内部各线程之间，按照分布键进行数据重分布
  - c. Local Broadcast：将数据广播到DN内部的每个线程
  - d. Local RoundRobin：在DN内部各线程之间实现数据轮询分发
  - e. Split Redistribute：在集群跨DN的并行线程之间实现数据重分布
  - f. Split Broadcast：将数据广播到集群所有DN的并行线程上述新增算子可以分为Local与非Local两类，Local类算子实现了DN内部并行线程间的数据交换，而非Local类算子实现了跨DN的并行线程间的数据交换。
- 示例说明  
以TPCH Q1的并行计划为例：

```
id | operation
---+-----
1 | -> Row Adapter
2 | -> Vector Streaming (type: GATHER)
3 | -> Vector Sort
4 | -> Vector Streaming(type: LOCAL GATHER dop: 1/4)
5 | -> Vector Hash Aggregate
6 | -> Vector Streaming(type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 4/4)
7 | -> Vector Hash Aggregate
8 | -> Vector Append(9, 10)
9 | -> Dfs Scan on lineitem
10 | -> Vector Adapter
11 | -> Seq Scan on pg_delta_1423863972 lineitem
(11 rows)
```

在这个计划中，实现了Hdfs Scan以及HashAgg算子的并行，并且新增了Local Gather和Split Redistribute数据交换算子。

其中6号算子为Split Redistribute算子，上面标有的“dop: 4/4”表明Split Redistribute的发送端和接收端线程的并行度均为4。4号算子为Local Gather，上面标有“dop: 1/4”，该算子的发送端线程并行度为4，而接收端线程并行度为1，即下层的5号Hash Aggregate算子按照4并行度执行，而上层的1~3号算子按照串行执行，4号算子实现了DN内并行线程的数据汇总。

通过计划Stream算子上标明的dop信息即可看出各个算子的并行情况。

#### 非适用场景：

1. 生成计划时间占比很高的短查询场景。
2. 不支持CN上的算子并行。
3. 不支持不能下推的查询并行执行。
4. 不支持子查询subplan的并行，以及包含子查询的算子并行。

## 资源对 SMP 性能的影响

SMP架构是一种利用富余资源来换取时间的方案，计划并行之后必定会引起资源消耗的增加，包括CPU、内存、I/O和网络带宽等资源的消耗都会出现明显的增长，而且随着并行度的增大，资源消耗也随之增大。当上述资源成为瓶颈的情况下，SMP无法提升性能，反而可能导致集群整体性能的劣化。SMP支持自适应特性，该特性会根据当前资源和查询特征，动态选取最优的并行度。下面对各种资源对SMP性能的影响情况分别进行说明：

#### ● CPU资源

在一般客户场景中，系统CPU利用率不高的情况下，利用SMP并行架构能够更充分地利用系统CPU资源，提升系统性能。但当数据库服务器的CPU核数较少，CPU利用率已经比较高的情况下，如果打开SMP并行，不仅性能提升不明显，反而可能因为多线程间的资源竞争而导致性能劣化。

#### ● 内存资源

查询并行后会导致内存使用量的增长，但每个算子使用内存上限仍受到work\_mem等参数的限制。假设work\_mem为4GB，并行度为2，那么每个并行线程所分配到的内存上限为2GB。在work\_mem较小或者系统内存不充裕的情况下，使用SMP并行后，可能出现数据下盘，导致查询性能劣化的问题。

#### ● 网络带宽资源

为了实现查询并行执行，会新增并行线程间的数据交换算子。对于Local类Stream算子，所需要进行数据交换的线程在同一个DN内，通过内存交换，不会增加网络

负担。而非Local类算子，需要通过网络进行数据交换，因此会加重网络负担。当网络资源成为瓶颈的情况下，并行可能会导致一定程度的劣化。

- **I/O资源**

要实现并行扫描必定会增加I/O的资源消耗，因此只有在I/O资源充足的情况下，并行扫描才能够提高扫描性能。

## 其他因素对 SMP 性能的影响

除了资源因素外，还有一些因素也会对SMP并行性能造成影响。例如分区表中分区数据不均，以及系统并发度等因素。

- **数据倾斜对SMP性能的影响**

当数据中存在严重数据倾斜时，并行效果较差。例如某表join列上某个值的数据量远大于其他值，开启并行后，根据join列的值对该表数据做hash重分布，使得某个并行线程的数据量远多于其他线程，造成长尾问题，导致并行后效果差。

- **系统并发度对SMP性能的影响**

SMP特性会增加资源的使用，而在高并发场景下资源剩余较少。所以，如果在高并发场景下，开启SMP并行，会导致各查询之间严重的资源竞争问题。一旦出现了资源竞争的现象，无论是CPU、I/O、内存或者网络资源，都会导致整体性能的下降。因此在高并发场景下，开启SMP经常不能达到性能提升的效果，甚至可能引起性能劣化。

## SMP 相关参数配置建议

如果要打开SMP自适应功能，要设置query\_dop=0，需同步调整以下相关参数值，以获取更佳dop选择：

- **comm\_usable\_memory**

当系统内存较大时，max\_process\_memory设置较大，可适当调大该值，建议设置为max\_process\_memory的5%，默认值为4GB。

- **comm\_max\_stream**

设置建议值为： $\text{comm\_max\_stream} = \text{Min}(\text{dop\_limit} * \text{dop\_limit} * 20 * 2, \text{max\_process\_memory}(\text{字节数}) * 0.025 / \text{总DN数} / 260)$ ，且该值在comm\_max\_stream取值范围内。

- **max\_connections**

设置建议值为： $\text{max\_connections} = \text{dop\_limit} * 20 * 6 + 24$ ，且该值在max\_connections取值范围内。

---

 **注意**

公式中的dop\_limit为集群中每个DN对应的CPU数，计算公式为： $\text{dop\_limit} = \text{单机器的CPU逻辑核数} / \text{单机器的DN数}$ 。

---

## SMP 配置方式

### 须知

系统的CPU、内存、I/O和网络带宽等资源充足。SMP架构是一种利用富余资源来换取时间的方案，计划并行之后必定会引起资源消耗的增加，当上述资源成为瓶颈的情况下，SMP无法提升性能，反而可能导致性能的劣化。同时，SMP计划的生成时间较串行要长。因此，在短查询为主的TP类业务中，或者出现资源瓶颈的情况下，建议关闭SMP，即设置query\_dop=1。

### 配置步骤：

1. 观察当前系统负载情况，如果系统资源充足（资源利用率小于50%），执行步骤2；否则退出。
2. 设置query\_dop=1，利用explain打出执行计划，观察计划是否符合[SMP适用场景与限制](#)适用场景。如果符合，进入下一步。
3. 设置query\_dop=value，在考虑资源情况和计划特征基础上，限制dop选取的范围为[1,value]。
4. 设置query\_dop=value，不考虑资源情况和计划特征，强制选取dop为1或value。
5. 在符合条件的查询语句执行前设置合适的query\_dop值，在语句执行结束后关闭query\_dop。例如，

```
SET query_dop = 0;
SELECT COUNT(*) FROM t1 GROUP BY a;
.....
SET query_dop = 1;
```

### 说明

- 资源许可的情况下，并行度越高，性能提升效果越好。
- SMP并行度支持会话级设置，推荐客户在执行符合要求的查询前，打开smp，执行结束后，关闭smp。以免在业务峰值时，对业务造成冲击。
- SMP自适应（query\_dop<=0）依赖资源管理，如果资源管理禁用，那么只会产生1或2并行度的计划。

## 14.3.3 配置 LLVM

LLVM（Low Level Virtual Machine）动态编译技术可以为每个查询生成定制化的机器码用于替换原本的通用函数。通过减少实际查询时冗余的条件逻辑判断、虚函数调用并提高数据局域性，从而达到提升查询整体性能的目的。

由于LLVM需要消耗额外的时间预生成IR中间态表示并编译成机器码，因此在小数据量场景或查询本身耗时较少时，可能引起性能的劣化。

## LLVM 适用场景与限制

### 适用场景

- 支持LLVM的表达式。查询语句中存在以下的表达式支持LLVM优化：
  - a. Case...when... 表达式
  - b. In表达式
  - c. Bool表达式 (And/Or/Not)

- d. BooleanTest表达式 (IS\_NOT\_UNKNOWN/IS\_UNKNOWN/IS\_TRUE/IS\_NOT\_TRUE/IS\_FALSE/IS\_NOT\_FALSE)
- e. NullTest表达式 (IS\_NOT\_NULL/IS\_NULL)
- f. Operator表达式
- g. Function表达式 (lpad, substring, btrim, rtrim, length)
- h. Nullif表达式

表达式计算支持的数据类型包括bool, tinyint, smallint, int, bigint, float4, float8, numeric, date, time, timetz, timestamp, timestamptz, interval, bpchar, varchar, text, oid。

仅当表达式出现在以下场景时才会考虑是否使用LLVM动态编译优化：

- 向量化执行引擎中Scan节点的filter；
- Hash Join节点中的complicate hash condition、hash join filter、hash join target；
- Nested Loop节点中的filter、join filter；
- Merge Join节点的merge join filter、merge join target；
- Group节点中的filter表达式。

- 支持LLVM的算子：

- a. Join : HashJoin
- b. Agg : HashAgg
- c. Sort

其中，

- HashJoin算子仅支持Hash Inner Join，对应的hash cond仅支持int4、bigint、bpchar类型的比较；
- HashAgg算子仅支持针对bigint、numeric类型的sum及avg操作，且group by语句仅支持int4、bigint、bpchar, text, varchar, timestamp类型操作，同时支持count(\*)聚集操作；
- Sort算子仅支持对int4, bigint, numeric, bpchar, text, varchar数据类型的比较操作；

除此之外，无法使用LLVM动态编译优化，具体可通过explain performance语句进行查看。

**非适用场景：**

- 不支持CN上LLVM动态编译优化。
- 不支持小数据量表使用LLVM动态编译优化。
- 不支持生成非向量化执行路径的查询作业。

## 其他因素对 LLVM 性能的影响

LLVM优化效果不仅依赖于数据库内部具体的实现，还与当前所选择的硬件环境等有关。

- 表达式调用C-函数个数

数据库内部针对表达式计算并未实现全codegen，即在整个表达式计算中部分表达式实现了codegen，部分直接调用原本的C代码。如果整个表达式计算中后者占据了主要部分，使用LLVM动态编译优化，可能会导致性能劣化。通过设置

log\_min\_messages的级别为DEBUG1可以查看到哪些表达式直接调用了C代码实现。

- 内存资源

LLVM特性的一个重要思想是保障数据的局域特性，即数据应尽可能的存放在寄存器中。同时应减少数据加载，因此在使用LLVM优化时应设置足够大的work\_mem，保证对应使用LLVM优化的执行代码整个过程在内存中实现，否则可能引起性能劣化。

- 优化器代价估算

LLVM特性实现了简易的代价估算模型，即依据当前参与节点运算的表大小决定当前节点是否考虑使用LLVM动态编译优化。如果优化器低估了实际参与运算的行数，则原本可获得收益的未正常获得收益。反之亦然。

## LLVM 使用建议

目前LLVM在数据库内核侧已默认打开，用户可结合上述的分析进行配置，总体建议如下：

1. 设置合理的work\_mem，在允许的条件下尽可能设置较大的work\_mem，如果出现大量下盘，则建议关闭LLVM动态编译优化（通过设置enable\_codegen=off实现）。
2. 设置合理的codegen\_cost\_threshold(默认值为10000)，确保小数据量场景下避免使用LLVM动态编译优化。当codegen\_cost\_threshold的值设定后，因使用LLVM动态编译优化引入性能劣化，则建议增加codegen\_cost\_threshold的取值。
3. 对于表达式计算使用LLVM动态编译优化，如果存在大量的调用C-函数的场景，建议关闭LLVM动态编译优化。
4. In表达式后常量列表长度不能超过10，否则不能执行LLVM编译优化。

### 说明

在资源许可的情况下，数据量越大，可获得的性能提升效果越好。

## 14.4 SQL 调优

### 14.4.1 SQL 查询执行流程

SQL引擎从接收SQL语句到执行SQL语句需要经历的步骤如[图14-2](#)和[表14-7](#)所示。其中，红色字体部分为DBA可以介入实施调优的环节。



图 14-2 SQL 引擎执行查询类 SQL 语句的流程

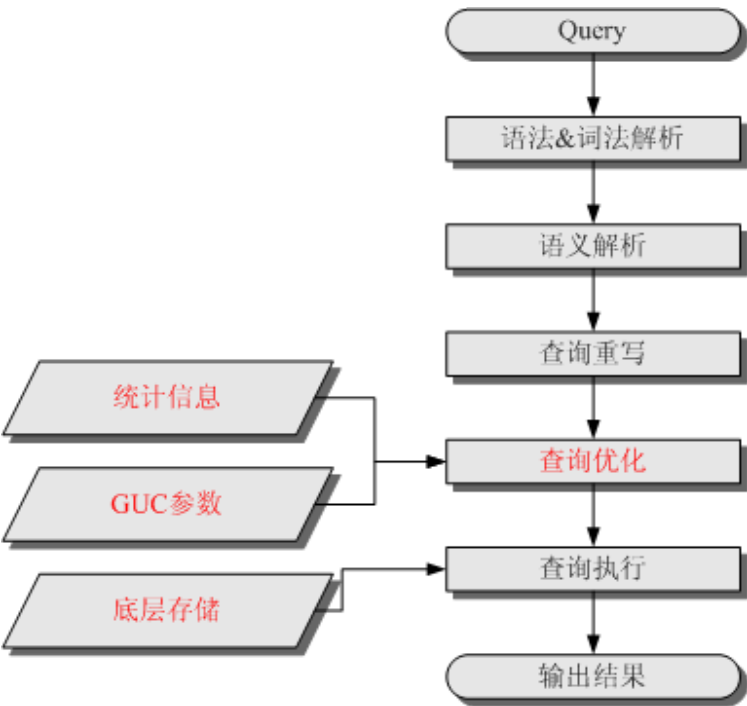


表 14-7 SQL 引擎执行查询类 SQL 语句的步骤说明

| 步骤        | 说明                                                                                                                                 |
|-----------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 1、语法&词法解析 | 按照约定的SQL语句规则，把输入的SQL语句从字符串转化为格式化结构(Stmt)。                                                                                          |
| 2、语义解析    | 将“语法&词法解析”输出的格式化结构转化为数据库可以识别的对象。                                                                                                   |
| 3、查询重写    | 根据规则把“语义解析”的输出等价转化为执行上更为优化的结构。                                                                                                     |
| 4、查询优化    | 根据“查询重写”的输出和数据库内部的统计信息规划SQL语句具体的执行方式，也就是执行计划。统计信息和GUC参数对查询优化（执行计划）的影响，请参见 <a href="#">调优手段之统计信息</a> 和 <a href="#">调优手段之GUC参数</a> 。 |
| 5、查询执行    | 根据“查询优化”规划的执行路径执行SQL查询语句。底层存储方式的选择合理性，将影响查询执行效率。详见 <a href="#">调优手段之底层存储</a> 。                                                     |

调优手段之统计信息

DWS优化器是典型的基于代价的优化 (Cost-Based Optimization，简称CBO)。在这种优化器模型下，数据库根据表的元组数、字段宽度、NULL记录比率、distinct值、MCV值、HB值等表的特征值，以及一定的代价计算模型，计算出每一个执行步骤的不同执行方式的输出元组数和执行代价（cost），进而选出整体执行代价最小/首元组返回代价最小的执行方式进行执行。这些特征值就是统计信息。从上面描述可以看出统计信息是查询优化的核心输入，准确的统计信息将帮助优化器选择最合适的查询规

划，一般来说通过ANALYZE语法收集整个表或者表的若干个字段的统计信息，周期性地运行ANALYZE，或者在对表的大部分内容做了更改之后马上运行它是个好习惯。

## 调优手段之 GUC 参数

查询优化的主要目的是为查询语句选择高效的执行方式。

如下SQL语句:

```
SELECT count(1)
FROM customer inner join store_sales on (ss_customer_sk = c_customer_sk);
```

在执行customer inner join store\_sales的时候，DWS支持Nested Loop、Merge Join和Hash Join三种不同的Join方式。优化器会根据表customer和表store\_sales的统计信息估算结果集的大小以及每种join方式的执行代价，然后对比选出执行代价最小的执行计划。

正如前面所说，执行代价计算都是基于一定的模型和统计信息进行估算，当因为某些原因代价估算不能反映真实的cost的时候，就需要通过guc参数设置的方式让执行计划倾向更优规划。

## 调优手段之底层存储

DWS的表支持行存表、列存表，底层存储方式的选择严格依赖于客户的具体业务场景。一般来说计算型业务查询场景（以关联、聚合操作为主）建议使用列存表；点查询、大批量UPDATE/DELETE业务场景适合行存表。

对于每种存储方式还有对应的存储层优化手段，这部分会在后续的调优章节深入介绍。

## 调优手段之 SQL 重写

除了上述干预SQL引擎所生成执行计划的执行性能外，根据数据库的SQL执行机制以及大量的实践发现，有些场景下，在保证客户业务SQL逻辑的前提下，通过一定规则由DBA重写SQL语句，可以大幅度的提升SQL语句的性能。

这种调优场景对DBA的要求比较高，需要对客户业务有足够的了解，同时也需要扎实的SQL语句基本功，后续会介绍几个常见的SQL改写场景。

### 14.4.2 SQL 执行计划

SQL执行计划是一个节点树，显示DWS执行一条SQL语句时执行的详细步骤。

使用EXPLAIN命令可以查看优化器为每个查询生成的具体执行计划。EXPLAIN给每个执行节点都输出一行，显示基本的节点类型和优化器为执行这个节点预计的开销值。

## 执行计划显示信息

除了设置不同的执行计划显示格式外，还可以通过不同的EXPLAIN用法，显示不同详细程度的执行计划信息。常见有如下几种，关于更多用法请参见[EXPLAIN语法说明](#)。

- EXPLAIN *statement*: 只生成执行计划，不实际执行。其中statement代表SQL语句。
- EXPLAIN ANALYZE *statement*: 生成执行计划，进行执行，并显示执行的概要信息。显示中加入了实际的运行时间统计，包括在每个规划节点内部花掉的总时间(以毫秒计)和它实际返回的行数。

- **EXPLAIN PERFORMANCE *statement*:** 生成执行计划，进行执行，并显示执行期间的全部信息。

为了测量运行时在执行计划中每个节点的开销，EXPLAIN ANALYZE或EXPLAIN PERFORMANCE会在当前查询执行上增加性能分析的开销。在一个查询上运行EXPLAIN ANALYZE或EXPLAIN PERFORMANCE有时会比普通查询明显地花费更多的时间。超支的数量依赖于查询的本质和使用的平台。

因此，当定位SQL运行慢问题时，如果SQL长时间运行未结束，建议通过EXPLAIN命令查看执行计划，进行初步定位。如果SQL可以运行出来，则推荐使用EXPLAIN ANALYZE或EXPLAIN PERFORMANCE查看执行计划及其实际的运行信息，以便更精准地定位问题原因。

### 执行计划中的常见关键字说明：

#### 1. 表访问方式

- Seq Scan/CStore Scan

全表顺序扫描。最基本的扫描算子，用于行/列存表的顺序扫描。

- Index Scan/CStore Index Scan

行/列存表的索引扫描。行/列存表上存在索引，条件列为索引列。

优化器决定使用两步的规划：最底层的规划节点访问一个索引，找出匹配索引条件的行的位置，然后上层规划节点真实地从表中抓取出对应行。独立地抓取数据行比顺序地读取数据的开销高很多，但是因为并非所有表的页面都被访问了，这么做实际上仍然比一次顺序扫描开销要少。使用两层规划的原因是，上层规划节点在读取索引标识出来的行位置之前，会先将它们按照物理位置排序，这样可以最小化独立抓取的开销。

如果在WHERE里面使用的好几个字段上都有索引，那么优化器可能会使用索引的AND或OR的组合。但是这么做要求访问两个索引，因此与只使用一个索引，而把另外一个条件只当作过滤器相比，这个方法未必是更优。

索引扫描可以分为以下几类，其差异在于索引的排序机制。

- Bitmap Index Scan

使用位图索引抓取数据页，需要索引扫描获取位图后再到基表上扫描。

- Index Scan using index\_name

使用简单索引搜索，该方式表的数据行是以索引顺序抓取的，这样就令读取它们的开销更大，但是这里的行少得可怜，因此对行位置的额外排序并不值得。最常见的就是看到这种规划类型只抓取一行，以及那些要求ORDER BY条件匹配索引顺序的查询。因为那时候没有多余的排序步骤是必要的以满足ORDER BY。

#### 2. 表连接方式

- Nested Loop

嵌套循环，适用于被连接的数据子集较小的查询。在嵌套循环中，外表驱动内表，外表返回的每一行都要在内表中检索找到它匹配的行，因此整个查询返回的结果集不能太大（不能大于10000），要把返回子集较小的表作为外表，而且在内表的连接字段上建议要有索引。

- (Sonic) Hash Join

哈希连接，适用于数据量大的表的连接方式。优化器使用两个表中较小的表，利用连接键在内存中建立hash表，然后扫描较大的表并探测散列，找到与散列匹配的行。Sonic和非Sonic的Hash Join的区别在于所使用hash表结构不同，不影响执行的结果集。

- Merge Join  
归并连接或融合连接，是先将关联表的关联列各自做排序，然后从各自的排序表中抽取数据，到另一个排序表中做匹配。  
因为Merge join需要做更多的排序，所以消耗的资源更多，因此通常情况下执行性能差于Hash Join。如果源数据已经被排序过，在执行融合连接时，并不需要再排序，此时Merge Join的性能优于Hash Join。
3. 运算符
- sort  
对结果集进行排序。
  - filter  
EXPLAIN输出显示WHERE子句当作一个"filter"条件附属于顺序扫描计划节点。这意味着规划节点为它扫描的每一行检查该条件，并且只输出符合条件的行。预计的输出行数降低了，因为有WHERE子句。不过，扫描仍将必须访问所有 10000 行，因此开销没有降低；实际上它还增加了一些（确切的说，通过 $10000 * \text{cpu\_operator\_cost}$ ）以反映检查WHERE条件的额外CPU时间。
  - LIMIT  
LIMIT限定了执行结果的输出记录数。如果增加了LIMIT，那么不是所有的行都会被检索到。

## 执行计划显示格式

DWS对执行计划提供了normal、pretty、summary、run四种显示格式。通过设置GUC参数`explain_perf_mode`，可以显示不同格式的执行计划。

- normal：代表使用默认的打印格式。图14-3中即为此显示格式。

图 14-3 normal 格式执行计划示例

```
postgres=# explain select * from test where a < 1;
 QUERY PLAN

Streaming (type: GATHER) (cost=0.25..19.16 rows=7 width=8)
 Node/s: All datanodes
 -> Seq Scan on test (cost=0.00..13.16 rows=7 width=8)
 Filter: (a < 1)
(4 rows)
```

- pretty：代表使用DWS改进后的新显示格式。新的格式层次清晰，计划包含了plan node id，性能分析简单直接。如图14-4。

图 14-4 pretty 格式执行计划示例

```
postgres=# explain select cjxh, count(1) from dwcjk group by cjxh;
 id | operation | E-rows | E-memory | E-width | E-costs
----+-----+-----+-----+-----+-----
 1 | -> Row Adapter | 1 | | 52 | 58.42
 2 | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 1 | | 52 | 58.42
 3 | -> Vector Hash Aggregate | 1 | 16MB | 52 | 58.02
 4 | -> CStore Scan on dwcjk | 1 | 1MB | 44 | 58.00
(4 rows)
```

- summary：是在pretty的基础上增加了对打印信息的分析。
- run：在summary的基础上，将统计的信息输出到csv格式的文件中，以便于进一步分析。

## 常见类型计划

DWS中当前主要存在三类分布式计划：

- FQS(fast query shipping)计划  
CN直接将原语句下发到DN，各DN单独执行，并将执行结果在CN上进行汇总。
- Stream计划  
CN根据原语句生成计划并将计划下发给DN进行执行，各DN执行过程中使用Stream算子进行数据交互。
- Remote-Query计划  
CN生成计划后，将部分原语句下发到DN，各DN单独执行，执行后将结果发送给CN，CN执行剩余计划。

现有表tt01和tt02定义如下：

```
CREATE TABLE tt01(c1 int, c2 int) DISTRIBUTE BY hash(c1);
CREATE TABLE tt02(c1 int, c2 int) DISTRIBUTE BY hash(c2);
```

### 类型一：FQS计划，完全下推

两表JOIN，且其连接条件为各表的分布列，在关闭stream算子的情况下，CN会直接将该语句发送至各DN执行，最后结果在CN汇总。

```
SET enable_stream_operator=off;
SET explain_perf_mode=normal;

EXPLAIN (VERBOSE on,COSTS off) SELECT * FROM tt01,tt02 WHERE tt01.c1=tt02.c2;
QUERY PLAN

Data Node Scan on "__REMOTE_FQS_QUERY__"
Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2 FROM dbadmin.tt01, dbadmin.tt02 WHERE tt01.c1
= tt02.c2
(4 rows)
```

### 类型二：非FQS计划，部分语句下推

两表JOIN，且连接条件中包含非分布列，此时在关闭stream算子的情况下，CN会将基表扫描语句下发至各DN，然后在CN上进行JOIN。

```
SET enable_stream_operator=off;
SET explain_perf_mode=normal;

EXPLAIN (VERBOSE on,COSTS off) SELECT * FROM tt01,tt02 WHERE tt01.c1=tt02.c1;
QUERY PLAN

Hash Join
Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
Hash Cond: (tt01.c1 = tt02.c1)
-> Data Node Scan on tt01 "__REMOTE_TABLE_QUERY__"
Output: tt01.c1, tt01.c2
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT c1, c2 FROM ONLY dbadmin.tt01 WHERE true
-> Hash
Output: tt02.c1, tt02.c2
-> Data Node Scan on tt02 "__REMOTE_TABLE_QUERY__"
Output: tt02.c1, tt02.c2
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT c1, c2 FROM ONLY dbadmin.tt02 WHERE true
(13 rows)
```

### 类型三：Stream计划，DN之间无数据交换

两表JOIN，且连接条件为各表的分布列，因此各DN无需数据交换。CN生成stream计划后，将除Gather Stream的计划下发给DN执行，在各个DN上进行基表扫描，并进行哈希连接后，发送给CN。

```
SET enable_fast_query_shipping=off;
SET enable_stream_operator=on;

EXPLAIN (VERBOSE on,COSTS off) SELECT * FROM tt01,tt02 WHERE tt01.c1=tt02.c2;
QUERY PLAN

Streaming (type: GATHER)
 Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
 Node/s: All datanodes
 -> Hash Join
 Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
 Hash Cond: (tt01.c1 = tt02.c2)
 -> Seq Scan on dbadmin.tt01
 Output: tt01.c1, tt01.c2
 Distribute Key: tt01.c1
 -> Hash
 Output: tt02.c1, tt02.c2
 -> Seq Scan on dbadmin.tt02
 Output: tt02.c1, tt02.c2
 Distribute Key: tt02.c2
(14 rows)
```

#### 类型四：Stream计划，DN之间存在数据交换

两表JOIN，且连接条件包含非分布列，在开启stream算子(SET enable\_stream\_operator=on)的情况下，会生成stream计划，其DN间存在数据交换。此时对于tt02表，会在各DN进行基表扫描，扫描后会通过Redistribute Stream算子，按照JOIN条件中的tt02.c1进行哈希计算后重新发送给各DN，然后在各DN上做JOIN，最后汇总到CN。

```
postgres=> SET enable_stream_operator=on;
SET
postgres=> SET enable_fast_query_shipping=off;
SET
postgres=> SET explain_perf_mode=normal;
SET
postgres=> EXPLAIN (VERBOSE on,COSTS off) SELECT * FROM tt01,tt02 WHERE tt01.c1=tt02.c1;
QUERY PLAN

Streaming (type: GATHER)
 Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
 Node/s: All datanodes
 -> Hash Join
 Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
 Hash Cond: (tt02.c1 = tt01.c1)
 -> Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 Output: tt02.c1, tt02.c2
 Distribute Key: tt02.c1
 Spawn on: All datanodes
 Consumer Nodes: All datanodes
 -> Seq Scan on dbadmin.tt02
 Output: tt02.c1, tt02.c2
 Distribute Key: tt02.c2
 -> Hash
 Output: tt01.c1, tt01.c2
 -> Seq Scan on dbadmin.tt01
 Output: tt01.c1, tt01.c2
 Distribute Key: tt01.c1
(19 rows)
```

#### 类型五：Remote-Query计划场景

因unship\_func不能下推，且不满足部分下推要求（子查询下推），所以只能发送基表扫描的语句到DN，将基表数据收集到CN上来计算。

```
postgres=> CREATE FUNCTION unship_func(integer,integer) returns integer
postgres-> AS 'select $1 + $2;'
postgres-> LANGUAGE SQL volatile
postgres-> returns null on null input;
CREATE FUNCTION
```

```
postgres=> SET explain_perf_mode=pretty;
SET
postgres=> EXPLAIN VERBOSE SELECT unship_func(tt01.c1,tt01.c2) FROM tt01 JOIN tt02 on tt01.c1=tt02.c1;
QUERY PLAN

id | operation | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----
1 | --Hash Join (2,3) | 30 | | 8 | 0.86
2 | --Data Node Scan on tt01 "_REMOTE_TABLE_QUERY_" | 30 | | 8 | 0.00
3 | --Hash | 30 | | 4 | 0.00
4 | --Data Node Scan on tt02 "_REMOTE_TABLE_QUERY_" | 30 | | 4 | 0.00

SQL Diagnostic Information

SQL is not plan-shipping
reason: Function unship_func() can not be shipped

Predicate Information (identified by plan id)

1 --Hash Join (2,3)
Hash Cond: (tt01.c1 = tt02.c1)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Hash Join (2,3)
Output: (tt01.c1 + tt01.c2)
2 --Data Node Scan on tt01 "_REMOTE_TABLE_QUERY_"
Output: tt01.c1, tt01.c2
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT c1, c2 FROM ONLY dbadmin.tt01 WHERE true
3 --Hash
Output: tt02.c1
4 --Data Node Scan on tt02 "_REMOTE_TABLE_QUERY_"
Output: tt02.c1
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT c1 FROM ONLY dbadmin.tt02 WHERE true

===== Query Summary =====
Parser runtime: 0.055 ms
Planner runtime: 0.528 ms
Unique SQL Id: 1780774145
(37 rows)
```

EXPLAIN PERFORMANCE 详解

在SQL调优过程中经常需要执行EXPLAIN ANALYZE或EXPLAIN PERFORMANCE查看SQL语句实际执行信息，通过对比实际执行与优化器的估算之间的差别来为优化提供依据。EXPLAIN PERFORMANCE相对于EXPLAIN ANALYZE增加了每个DN上的执行信息。

表定义如下：

```
CREATE TABLE tt01(c1 int, c2 int) DISTRIBUTE BY hash(c1);
CREATE TABLE tt02(c1 int, c2 int) DISTRIBUTE BY hash(c2);
```

以如下SQL查询语句为例：

```
SELECT * FROM tt01,tt02 WHERE tt01.c1=tt02.c2;
```

执行EXPLAIN PERFORMANCE输出的显示执行信息分为以下8个部分：

1. 执行计划

| QUERY PLAN |                              |                |        |        |            |              |          |         |         |         |
|------------|------------------------------|----------------|--------|--------|------------|--------------|----------|---------|---------|---------|
| id         | operation                    | A-time         | A-rows | E-rows | E-distinct | Peak Memory  | E-memory | A-width | E-width | E-costs |
| 1          | --> Streaming (type: GATHER) | 2.566          | 0      | 30     |            | 24KB         |          |         | 16      | 36.59   |
| 2          | --> Hash Join (3,4)          | [0.007, 0.009] | 0      | 30     |            | [8KB, 8KB]   | 1MB      |         | 16      | 28.59   |
| 3          | --> Seq Scan on dbadmin.tt01 | [0.002, 0.003] | 0      | 30     | 14         | [16KB, 16KB] | 1MB      |         | 8       | 14.14   |
| 4          | --> Hash                     | [0, 0]         | 0      | 29     | 14         | [0, 0]       | 16MB     |         | 8       | 14.14   |
| 5          | --> Seq Scan on dbadmin.tt02 | [0, 0]         | 0      | 30     |            | [0, 0]       | 1MB      |         | 8       | 14.14   |

以表格的形式将计划显示出来，包含有11个字段，分别是：id、operation、A-time、A-rows、E-rows、E-distinct、Peak Memory、E-memory、A-width、E-width和E-costs。字段含义如下表14-8。

表 14-8 执行字段说明

| 字段 | 描述        |
|----|-----------|
| id | 执行算子节点编号。 |

| 字段          | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
|-------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| operation   | <p>具体的执行节点算子名称。</p> <p>Vector前缀的算子是指向量化执行引擎算子，一般出现含有列存表的Query中。</p> <p>Streaming是一个特殊的算子，它实现了分布式架构的核心数据shuffle功能，Streaming共有三种形态，分别对应了分布式结构下不同的数据shuffle功能：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• Streaming (type: GATHER)：作用是coordinator从DN收集数据。</li><li>• Streaming(type: REDISTRIBUTE)：作用是DN根据选定的列把数据重分布到所有的DN。</li><li>• Streaming(type: BROADCAST)：作用是把当前DN的数据广播给其他所有的DN。</li></ul> |
| A-time      | <p>各DN相应算子执行时间，一般DN上执行的算子的A-time是由[]括起来的两个值，分别表示此算子在所有DN上完成的最短时间和最长时间，包括下层算子执行时间。</p> <p>注意：在整个计划中，除了叶子节点的执行时间是算子本身的执行时间，其余算子的执行时间均包含子节点的执行时间。</p>                                                                                                                                                                                                                                             |
| A-rows      | 表示相应算子输出的全局总行数。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| E-rows      | 每个算子估算的输出行数。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| E-distinct  | 表示hashjoin算子的distinct估计值。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| Peak Memory | 此算子在每个DN上执行时使用的内存峰值，[]中左侧为最小值，右侧为最大值。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| E-memory    | DN上每个算子估算的内存使用量，只有DN上执行的算子会显示。某些场景会在估算的内存使用量后使用括号显示该算子在内存资源充足下可以自动扩展的内存上限。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| A-width     | 表示当前算子每行元组的实际宽度，仅对于重内存使用算子会显示，包括：(Vec)HashJoin、(Vec)HashAgg、(Vec)HashSetOp、(Vec)Sort、(Vec)Materialize算子等，其中(Vec)HashJoin计算的宽度是其右子树算子的宽度，会显示在其右子树上。                                                                                                                                                                                                                                             |
| E-width     | 每个算子输出元组的估算宽度。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| E-costs     | <p>每个算子估算的执行代价。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• E-costs是优化器根据成本参数定义的单位来衡量的，习惯上以磁盘页面抓取为1个单位，其它开销参数将参照它来设置。</li><li>• 每个节点的开销（E-costs值）包括它的所有子节点的开销。</li><li>• 开销只反映了优化器关心的东西，并没有把结果行传递给客户端的时间考虑进去。虽然这个时间可能在实际的总时间里占据相当重要的分量，但是被优化器忽略了，因为它无法通过修改规划来改变。</li></ul>                                                                                                                     |



## 2. SQL Diagnostic Information

SQL自诊断信息。优化和执行过程中识别到的性能优化点，当对DML语句进行带VERBOSE属性的EXPLAIN（EXPLAIN PERFORMANCE内置自带VERBOSE属性）时，SQL自诊断信息也会输出，以辅助性能问题定位。

## 3. Predicate Information (identified by plan id)

```
Predicate Information (identified by plan id)

2 --Hash Join (3,4)
 Hash Cond: (tt01.c1 = tt02.c2)
3 --Seq Scan on dbadmin.tt01
 Filter: (tt01.c1 >= 202007)
5 --Seq Scan on dbadmin.tt02
 Filter: (tt02.c2 >= 202007)
```

谓词过滤这部分主要显示的是对应执行算子节点的过滤条件，即在整个计划执行过程中不会变的信息，主要是一些join条件和一些filter信息。

8.3.0及以上集群版本支持显示与字典计划相关的CU Predicate Filter和Pushdown Predicate Filter(will be pruned)信息。

## 4. Memory Information (identified by plan id)

```
Memory Information (identified by plan id)

Coordinator Query Peak Memory:
 Query Peak Memory: 2MB
DataNode Query Peak Memory
 dn_6001_6002 Query Peak Memory: 0MB
 dn_6003_6004 Query Peak Memory: 0MB
 dn_6005_6006 Query Peak Memory: 0MB
1 --Streaming (type: GATHER)
 Peak Memory: 56KB, Estimate Memory: 512MB
2 --Hash Join (3,4)
 dn_6001_6002 Peak Memory: 8KB, Estimate Memory: 1024KB
 dn_6003_6004 Peak Memory: 8KB, Estimate Memory: 1024KB
 dn_6005_6006 Peak Memory: 8KB, Estimate Memory: 1024KB
3 --Seq Scan on dbadmin.tt01
 dn_6001_6002 Peak Memory: 32KB, Estimate Memory: 1024KB
 dn_6003_6004 Peak Memory: 32KB, Estimate Memory: 1024KB
 dn_6005_6006 Peak Memory: 32KB, Estimate Memory: 1024KB
4 --Hash
 dn_6001_6002 Buckets: 0 Batches: 0 Memory Usage: 0kB
 dn_6003_6004 Buckets: 0 Batches: 0 Memory Usage: 0kB
 dn_6005_6006 Buckets: 0 Batches: 0 Memory Usage: 0kB
```

内存使用信息这部分显示的是整个计划中会将内存的使用情况打印出来的算子的内存使用信息，主要是Hash、Sort算子，包括算子峰值内存（peak memory），优化器预估的内存（estimate memory），控制内存（control memory），估算内存使用（operator memory），执行时实际宽度（width），内存使用自动扩展次数（auto spread num），是否提前下盘（early spilled），以及下盘信息，包括重复下盘次数（spill Time(s)），内外表下盘分区数（inner/outer partition spill num），下盘文件数（temp file num），下盘数据量及最小和最大分区下盘数据量（written disk IO [min, max]）。其中sort算子不会显示具体的下盘文件数，仅在显示排序方法时显示Disk。

## 5. Targetlist Information (identified by plan id)

```
Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Streaming (type: GATHER)
 Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
 Node/s: All datanodes
2 --Hash Join (3,4)
 Output: tt01.c1, tt01.c2, tt02.c1, tt02.c2
3 --Seq Scan on dbadmin.tt01
 Output: tt01.c1, tt01.c2
 Distribute Key: tt01.c1
4 --Hash
 Output: tt02.c1, tt02.c2
5 --Seq Scan on dbadmin.tt02
 Output: tt02.c1, tt02.c2
 Distribute Key: tt02.c2
```

这一部分显示的是每一个算子对应的输出目标列信息。

8.3.0及以上集群版本支持显示与字典相关的Dict Optimized和Dict Decoded，分别表示字典列和字典编码。

#### 6. DataNode Information (identified by plan id)

```
Datanode Information (identified by plan id)

1 --Row Adapter
 (actual time=68637.768..68637.772 rows=1 loops=1)
 (CPU: ex c/r=7589244, ex row=1, ex c/c=7589244, inc c/c=285913250248)
2 --Vector Aggregate
 (actual time=68635.241..68635.241 rows=1 loops=1) (projection time=0.014)
 (Buffers: shared hit=1)
 (CPU: ex c/r=1675582, ex row=2, ex c/c=3351164, inc c/c=285905661004)
3 --Vector Streaming (type: GATHER)
 (actual time=54126.686..68634.124 rows=2 loops=1)
 (Buffers: shared hit=1)
 (CPU: ex c/r=162951154920, ex row=2, ex c/c=285902389840, inc c/c=285902389840)
4 --Vector Aggregate
 dn_6001_6002 (actual time=54076.307..54076.308 rows=1 loops=1) (projection time=65.581)
 dn_6003_6004 (actual time=68597.121..68597.122 rows=1 loops=1) (projection time=64.801)
 dn_6001_6002 (Buffers: shared hit=1725 dirtied=117)
 dn_6003_6004 (Buffers: shared hit=1723 dirtied=117)
 dn_6001_6002 (CPU: ex c/r=44, ex row=29999729, ex c/c=1346672758, inc c/c=162228876602)
 dn_6003_6004 (CPU: ex c/r=44, ex row=29999728, ex c/c=1343711688, inc c/c=285791299646)
5 --CStore Scan on public.tlunitem_v3
 dn_6001_6002 (actual time=594.261..53628.924 rows=29999729 loops=1) (CU ScanInfo: smallCu: 0, totalCu: 500, avrCuRow: 59999, totalDeadRows: 0)
 dn_6003_6004 (actual time=865.099..68150.512 rows=29999728 loops=1) (CU ScanInfo: smallCu: 0, totalCu: 500, avrCuRow: 59999, totalDeadRows: 0)
 dn_6001_6002 (Buffers: shared hit=1725 dirtied=117)
 dn_6003_6004 (Buffers: shared hit=1723 dirtied=117)
 dn_6001_6002 (CStore Buffers: shared hit=29500 read=500)
 dn_6003_6004 (CStore Buffers: shared hit=29500 read=500)
 dn_6001_6002 (Disk Cache: miss=576 scanBytes=80MB remoteReadBytes=576MB)
 dn_6003_6004 (Disk Cache: miss=579 scanBytes=80MB remoteReadBytes=579MB)
 dn_6001_6002 (CPU: ex c/r=5362, ex row=29999729, ex c/c=168882197844, inc c/c=168882197844)
 dn_6003_6004 (CPU: ex c/r=6814, ex row=29999728, ex c/c=284447587958, inc c/c=284447587958)
```

这部分将各个算子的执行时间（若包含过滤及投影也会显示对应的执行时间）、CPU、buffer的使用情况全部打印出来。

##### - 算子执行信息

```
4 --Vector Aggregate
 dn_6001_6002 (actual time=54076.307..54076.308 rows=1 loops=1) (projection time=65.581)
 dn_6003_6004 (actual time=68597.121..68597.122 rows=1 loops=1) (projection time=64.801)
```

每个算子的执行信息都包含三个部分：

- dn\_6001\_6002/dn\_6003\_6004表示具体执行的节点信息，括号中的信息是实际的执行信息。
- actual time表示实际的执行时间，第一个数字表示执行时进入当前算子到输出第一条数据所花费的时间，第二个数字表示输出所有数据的总执行时间。
- rows表示当前算子输出数据行数。
- loops表示当前算子的执行次数。需要注意，对于分区表来说，每一个分区表的扫描就是一次完整的扫描操作，当切换到下一个分区的时候，又是一次新的扫描操作。

##### - CPU信息

```
dn_6001_6002 (CPU: ex c/r=44, ex row=29999729, ex c/c=1346672758, inc c/c=162228870602)
dn_6003_6004 (CPU: ex c/r=44, ex row=29999728, ex c/c=1343711688, inc c/c=205791299646)
```

每个算子执行的过程都有CPU信息，其中cyc代表的是CPU的周期数，ex cyc表示的是当前算子的周期数，不包含其子节点；inc cyc是包含子节点的周期数；ex row是当前算子输出的数据行数；ex c/r则是ex cyc/ex row得到的每条数据所用的平均周期数。

- Buffer信息

```
dn_6001_6002 (Buffers: shared hit=1725 dirtied=117)
dn_6003_6004 (Buffers: shared hit=1723 dirtied=117)
```

buffers显示缓冲区信息，包括共享块和临时块的读和写。

共享块包含表和索引，临时块在排序和物化中使用的磁盘块。上层节点显示出来的块数据包含了其所有子节点使用的块数。

- 磁盘缓存信息（仅9.1.0.100及以上版本且colversion=3.0的存算分离V3表或外表支持）

```
dn_6001_6002 (Disk Cache: hit=145611 miss=47 error=47 errorCode=152 scanBytes=18325.02MB remoteReadBytes=959.00MB loadTime=13109.5)
(Column 3.0: preloadStep=20 preloadSubmitTime=1230.6 preloadWaitTime=1724.9 preloadWaitCount=28)
(OBS I/O: count=349 averageRTT=238.7 averageLatency=233.0)
dn_6003_6004 (Disk Cache: hit=140641 miss=45 error=45 errorCode=152 scanBytes=17508.64MB remoteReadBytes=902.00MB loadTime=13271.7)
(Column 3.0: preloadStep=20 preloadSubmitTime=1202.9 preloadWaitTime=3061.5 preloadWaitCount=20)
(OBS I/O: count=327 averageRTT=231.5 averageLatency=226.3 latencyGt1s=1)
dn_6005_6006 (Disk Cache: hit=139736 miss=47 error=47 errorCode=152 scanBytes=17494.01MB remoteReadBytes=909.00MB loadTime=12752.5)
(Column 3.0: preloadStep=20 preloadSubmitTime=1169.4 preloadWaitTime=2723.4 preloadWaitCount=13)
(OBS I/O: count=327 averageRTT=194.3 averageLatency=188.8 latencyGt1s=3)
```

Disk Cache：表示磁盘缓存的命中信息和数据读取信息。（存算分离V3表或外表支持）

miss代表磁盘缓存未命中的次数，hit表示磁盘缓存命中的次数，errorCode见表15-165，disk\_cache\_error\_code，error表示产生errorCode的次数。

scanBytes表示scan查询的数据量，remoteReadBytes表示在OBS上读取的数据量，loadTime表示从磁盘缓存加载数据的时间。为了提升OBS的效率会对相邻的请求块合并，或者因为请求写磁盘缓存的最小粒度是block(默认1M)，可能会使得scanBytes会小于remoteReadBytes。

Column 3.0：存算分离V3表的预读参数与预读过程信息。（仅存算分离V3表支持，开启预读相关参数后显示）

preloadStep表示预读的步长，preloadSubmitTime表示预读流程中提交IO请求的时间，preloadWaitTime表示预读流程中等待IO请求的时间，preloadWaitCount表示预读流程中等待IO请求的次数。

OBS I/O：表示OBS IO请求的详细信息。（存算分离V3表或外表支持）

count表示OBS IO请求的总数量，averageRTT表示OBS IO请求的平均RTT(Round Trip Time, IO请求往返时间)，单位为μs，averageLatency表示OBS IO请求的平均延迟，单位为μs，latencyGt1s表示OBS IO请求延迟超过1s的数量，latencyGt10s表示OBS IO请求延迟超过10s的数量，retryCount表示OBS IO请求重试的总次数，rateLimitCount表示OBS IO请求被流控的总次数。

## 7. User Define Profiling

```

User Define Profiling

Plan Node id: 1 Track name: coordinator get datanode connection
cn_5001 (time=9.306 total_calls=1 loops=1)
Plan Node id: 1 Track name: coordinator begin transaction
cn_5001 (time=0.002 total_calls=1 loops=1)
Plan Node id: 1 Track name: coordinator send command
cn_5001 (time=0.113 total_calls=3 loops=1)
Plan Node id: 1 Track name: coordinator get the first tuple
cn_5001 (time=0.091 total_calls=12 loops=1)
```

自定义信息，这一部分显示的是CN和DN、DN和DN建连的时间，以及存储层的一些执行信息。

## 8. Query Summary

```
===== Query Summary =====

Datanode executor start time [dn_6005_6006, dn_6001_6002]: [0.360 ms,0.483 ms]
Datanode executor run time [dn_6001_6002, dn_6003_6004]: [0.008 ms,0.009 ms]
Datanode executor end time [dn_6003_6004, dn_6005_6006]: [0.036 ms,0.066 ms]
Remote query poll time: 2.649 ms, Deserialize time: 0.000 ms
System available mem: 1761280KB
Query Max mem: 1761280KB
Query estimated mem: 3328KB
Enqueue time: 0.030 ms
Coordinator executor start time: 0.083 ms
Coordinator executor run time: 13.044 ms
Coordinator executor end time: 0.034 ms
Parser runtime: 0.060 ms
Planner runtime: 0.539 ms
Query Id: 218706056932222840
Unique SQL Id: 2641724793
Total runtime: 13.906 ms
```

这一部分主要打印总的执行时间和网络流量，包括了各个DN上初始化和结束阶段的最大最小执行时间、CN上的初始化、执行、结束阶段的时间，以及当前语句执行时系统可用内存、语句估算内存等信息。

- DataNode executor start time: DN执行器开始时间，[min\_node\_name, max\_node\_name] : [min\_time, max\_time]。
- DataNode executor run time: DN执行器运行时间，[min\_node\_name, max\_node\_name] : [min\_time, max\_time]。
- DataNode executor end time: DN执行器结束时间，[min\_node\_name, max\_node\_name] : [min\_time, max\_time]。
- Remote query poll time: 接收结果时用于poll等待的时间。
- System available mem: 系统可用内存。
- Query Max mem: 查询最大内存。
- Enqueue time: 入队时间。
- Coordinator executor start time: CN执行器开始时间。
- Coordinator executor run time: CN执行器运行时间。
- Coordinator executor end time: CN执行器结束时间。
- Parser runtime: 解析器运行时间。
- Planner runtime: 优化器执行时间。
- 网络流量，stream算子发送的数据量。
- Query Id: 查询ID。
- Unique SQL ID: 约束SQL ID。
- Total runtime: 总执行时间。

## 须知

- A-rows和E-rows的差异体现了优化器估算和实际执行的偏差度。一般情况下两者偏差越大，则可以认为优化器生成的计划的越不可信，人工干预调优的必要性越大。
- A-time中的两个值偏差越大，表明此算子的计算偏斜(在不同DN上执行时间差异)越大，人工干预调优的必要性越大。一般来说，两个相邻的算子，上层算子的执行时间包含下层算子的执行时间，但如果上层算子为stream算子，由于各线程不存在驱动关系，上层算子执行时间可能小于下层算子的执行时间，即不存在包含关系。
- Max Query Peak Memory经常用来估算SQL语句耗费内存，也被用来作为SQL语句调优时运行态内存参数设置的重要依据。一般会以EXPLAIN ANALYZE或EXPLAIN PERFORMANCE的输出作为进一步调优的输入。

## 14.4.3 执行计划算子

### 算子介绍

SQL执行计划中每一个步骤为一个数据库运算符，也叫作一个执行算子。DWS中算子是基本的数据处理单元，合理地组合算子、优化算子的顺序和执行方式，可以提升数据的处理效率。

DWS算子可分为：扫描算子、控制算子、物化算子、连接算子、其他算子等。

### 扫描算子

扫描算子用来扫描表中的数据，每次获取一条元组作为上层节点的输入，存在于查询计划树的叶子节点，它不仅扫描表，还可以扫描函数的结果集、链表结构、子查询结果集。常见的扫描算子如下表所示：

表 14-9 扫描算子

| 算子                                          | 含义           | 场景                                                                                                                   |
|---------------------------------------------|--------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| SeqScan                                     | 顺序扫描         | 最基本的扫描算子，用于扫描物理表（没有索引辅助的顺序扫描）。                                                                                       |
| IndexScan                                   | 索引扫描         | 选择条件涉及的属性上建立了索引。                                                                                                     |
| IndexOnlyScan                               | 直接从索引返回元组    | 索引列完全覆盖结果集列。                                                                                                         |
| BitmapScan(BitmapIndexScan, BitmapHeapScan) | 利用Bitmap获取元组 | BitmapIndexScan利用属性上的索引进行扫描，返回结果为一个位图；BitmapHeapScan从BitmapIndexScan输出的位图中获取元组。                                      |
| TidScan                                     | 通过元组tid获取元组  | 1. WHERE conditions(like CTID = tid or CTID IN (tid1, tid2, ...)) ;<br>2. UPDATE/DELETE ... WHERE CURRENT OF cursor; |

| 算子           | 含义         | 场景                          |
|--------------|------------|-----------------------------|
| SubqueryScan | 子查询扫描      | 以另一个查询计划树（子计划）为扫描对象进行元组的扫描。 |
| FunctionScan | 函数扫描       | FROM function_name          |
| ValuesScan   | 扫描values链表 | 对VALUES子句给出的元组集合进行扫描。       |
| ForeignScan  | 外部表扫描      | 查询外部表。                      |
| CteScan      | CTE表扫描     | 扫描SELECT查询中用WITH子句定义的子查询。   |

连接算子

连接算子对应了关系代数中的连接操作，以表 t1 join t2 为例，主要的集中连接类型如下：inner join、left join、right join、full join、semi join、anti join，其实现方式包括Nestloop、HashJoin及MergeJoin。

表 14-10 连接算子

| 算子        | 含义                                    | 场景                                                                                   | 实现特点                                                                                                                                                                        |
|-----------|---------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| NestLoop  | 嵌套循环连接，暴力连接，对每一行都扫描内表。                | Inner Join, Left Outer Join, Semi Join, Anti Join                                    | 适用于被连接的数据子集较小的查询。在嵌套循环中，外表驱动内表，外表返回的每一行都要在内表中检索找到它匹配的行，因此整个查询返回的结果集不能太大（不能大于10000），要把返回子集较小的表作为外表，而且在内表的连接字段上建议要有索引。                                                        |
| MergeJoin | 归并连接（输入有序），内外表排序，定位首尾两端，一次性连接元组。等值连接。 | Inner Join, Left Outer Join, Right Outer Join, Full Outer Join, Semi Join, Anti Join | 也称作“融合连接”，是先将关联表的关联列各自做排序，然后从各自的排序表中抽取数据，到另一个排序表中做匹配。<br><br>因为Merge join需要做更多的排序，所以消耗的资源更多，因此通常情况下执行性能差于Hash Join。如果源数据已经被排序过，在执行融合连接时，并不需要再排序，此时Merge Join的性能优于Hash Join。 |

| 算子               | 含义                                                                           | 场景                                                                                   | 实现特点                                                                                                                          |
|------------------|------------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| (Sonic) HashJoin | 哈希连接，内外表使用join列的hash值建立hash表，相同值的必在同一个hash桶。等值连接的连接两端必须为类型相同的等值连接，且支持hash散列。 | Inner Join, Left Outer Join, Right Outer Join, Full Outer Join, Semi Join, Anti Join | 哈希连接，适用于数据量大的表的连接方式。优化器使用两个表中较小的表，利用连接键在内存中建立hash表，然后扫描较大的表并探测散列，找到与散列匹配的行。Sonic和非Sonic的Hash Join的区别在于所使用hash表结构不同，不影响执行的结果集。 |

## 物化算子

物化算子是一类可缓存元组的节点。在执行过程中，很多扩展的物理操作符需要首先获取所有的元组才能进行操作（例如聚集函数操作、没有索引辅助的排序等），这是要用物化算子将元组缓存起来。

表 14-11 物化算子

| 算子        | 含义                                                                                                                                                                                              | 场景                                                                                                                                   |
|-----------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Material  | 物化                                                                                                                                                                                              | 缓存子节点结果。                                                                                                                             |
| Sort      | 排序                                                                                                                                                                                              | ORDER BY子句，连接操作，分组操作，集合操作，配合Unique。                                                                                                  |
| Group     | 分组操作                                                                                                                                                                                            | GROUP BY子句。                                                                                                                          |
| Agg       | 执行聚集函数。包含三种类型： <ul style="list-style-type: none"><li>HashAggregate，哈希聚集算子，适用于大部分场景，以及数据无序情况下的聚集计算。</li><li>GroupAggregate，排序聚集算子，基于排序或已排序输入做分组聚合。</li><li>Aggregate，普通聚合算子，不分组，只简单聚集。</li></ul> | <ol style="list-style-type: none"><li>COUNT/SUM/AVG/MAX/MIN等聚集函数。</li><li>DISTINCT子句。</li><li>UNION去重。</li><li>GROUP BY子句。</li></ol> |
| WindowAgg | 窗口函数                                                                                                                                                                                            | WINDOW子句。                                                                                                                            |
| Unique    | 去重（下层已排序）                                                                                                                                                                                       | <ol style="list-style-type: none"><li>DISTINCT子句。</li><li>UNION去重。</li></ol>                                                         |
| Hash      | HashJoin辅助节点                                                                                                                                                                                    | 构造Hash表，配合HashJoin。                                                                                                                  |



| 算子       | 含义     | 场景                                            |
|----------|--------|-----------------------------------------------|
| SetOp    | 处理集合操作 | INTERSECT/INTERSECT ALL,<br>EXCEPT/EXCEPT ALL |
| LockRows | 处理行级锁  | SELECT ... FOR SHARE/<br>UPDATE               |

控制算子

控制算子是一类用于处理特殊情况的节点，用于实现特殊的执行流程。

表 14-12 控制算子

| 算子             | 含义                       | 场景                                      |
|----------------|--------------------------|-----------------------------------------|
| Result         | 直接进行计算                   | 1. 不包含表扫描。<br>2. INSERT语句中只有一个VALUES子句。 |
| ModifyTable    | INSERT/UPDATE/DELETE上层节点 | INSERT/UPDATE/DELETE                    |
| Append         | 追加                       | 1. UNION(ALL)。<br>2. 继承表。               |
| MergeAppend    | 追加（输入有序）                 | 1. UNION(ALL)。<br>2. 继承表。               |
| RecursiveUnion | 处理WITH子句中递归定义的UNION子查询   | WITH RECURSIVE ... SELECT ... 语句。       |
| BitmapAnd      | Bitmap逻辑与操作              | 多维索引扫描的BitmapScan。                      |
| BitmapOr       | Bitmap逻辑或操作              | 多维索引扫描的BitmapScan。                      |
| Limit          | 处理LIMIT子句                | OFFSET ... LIMIT ...                    |

其他算子

其他算子包括Stream算子，以及RemoteQuery等算子。Stream算子主要有三种类型：Gather stream、Broadcast stream及Redistribute stream。

- Gather stream：每个源节点都将其数据发送给目标节点进行汇聚。
- Broadcast stream：由一个源节点将其数据发给N个目标节点进行运算。
- Redistribute stream：每个源节点将其数据根据连接条件计算Hash值，根据重新计算的Hash值进行分布，发给对应的目标节点。



表 14-13 其他算子

| 算子                     | 含义          | 场景                   |
|------------------------|-------------|----------------------|
| Stream                 | 多节点数据交换     | 执行分布式查询计划，节点间存在数据交换。 |
| Partition Iterator     | 分区迭代器       | 分区表扫描，迭代扫描每个分区。      |
| RowToVec               | 行转列         | 行列混合场景。              |
| DfsScan / DfsIndexScan | HDFS表（索引）扫描 | HDFS表扫描。             |

## 14.4.4 SQL 调优流程

对慢SQL语句进行分析，通常包括以下步骤：

### 操作步骤

- 步骤1** 收集SQL中涉及到的所有表的统计信息。在数据库中，统计信息是规划器生成计划的源数据。没有收集统计信息或者统计信息陈旧会造成执行计划严重劣化，从而导致性能问题。从经验数据来看，10%左右性能问题是因为没有收集统计信息。具体请参见[更新统计信息](#)。
- 步骤2** [审视和修改表定义](#)。
- 步骤3** 通常情况下，有些SQL语句可以通过查询重写转换成等价的，或特定场景下等价的语句。重写后的语句比原语句更简单，且可以简化某些执行步骤达到提升性能的目的。查询重写方法在各个数据库中基本是通用的。[SQL语句改写规则](#)介绍了几种常用的通过改写SQL进行调优的方法。
- 步骤4** 通过查看执行计划来查找原因。如果SQL长时间运行未结束，通过EXPLAIN命令查看执行计划，进行初步定位。如果SQL可以运行出来，则推荐使用EXPLAIN ANALYZE或EXPLAIN PERFORMANCE查看执行计划及实际运行情况，以便更精准地定位问题原因。有关执行计划的详细介绍请参见[SQL执行计划](#)。
- 步骤5** 针对EXPLAIN或EXPLAIN PERFORMANCE信息，定位SQL慢的具体原因以及改进措施，具体参见[SQL调优进阶](#)。
- 步骤6** 用户可以通过指定join顺序，join、stream、scan方法，指定结果行数，指定重分布过程中的倾斜信息等多个手段来进行执行计划的调优，以提升查询的性能。详细请参见[使用Plan Hint进行调优](#)。
- 步骤7** 为了保证数据库性能的持续优质，建议[例行维护表](#)和[例行重建索引](#)。
- 步骤8** （可选）DWS支持在资源富足的情况下，通过算子并行来提升性能。详细请参见[SMP并行执行](#)。

----结束

## 14.4.5 更新统计信息

在数据库中，统计信息是规划器生成计划的源数据。没有收集统计信息或者统计信息陈旧会造成执行计划严重劣化，从而导致性能问题。

## 背景信息

ANALYZE语句可收集与数据库中表内容相关的统计信息，统计结果存储在系统表PG\_STATISTIC中。查询优化器会使用这些统计数据，以生成最有效的执行计划。

建议在执行了大批量插入/删除操作后，例行对表或全库执行ANALYZE语句更新统计信息。目前默认收集统计信息的采样比例是30000行（即：guc参数default\_statistics\_target默认设置为100），如果表的总行数超过一定行数（大于1600000），建议设置guc参数default\_statistics\_target为-2，即按2%收集样本估算统计信息。

对于在批处理脚本或者存储过程中生成的中间表，也需要在完成数据生成之后显式的调用ANALYZE。

对于表中多个列有相关性且查询中有同时基于这些列的条件或分组操作的情况，可尝试收集多列统计信息，以便查询优化器可以更准确地估算行数，并生成更有效的执行计划。

## 生成统计信息

- 更新单个表的统计信息。  
`ANALYZE tablename;`
- 更新全库的统计信息。  
`ANALYZE;`
- 多列统计信息相关操作。
  - 收集tablename表的column\_1、column\_2列的多列统计信息  
`ANALYZE tablename ((column_1, column_2));`
  - 添加tablename表的column\_1、column\_2列的多列统计信息声明  
`ALTER TABLE tablename ADD STATISTICS ((column_1, column_2));`
  - 收集单列统计信息，并收集已声明的多列统计信息  
`ANALYZE tablename;`
  - 删除tablename表的column\_1、column\_2列的多列统计信息或其声明  
`ALTER TABLE tablename DELETE STATISTICS ((column_1, column_2));`

### 须知

- 在使用ALTER TABLE tablename ADD STATISTICS语句添加了多列统计信息声明后，系统并不会立刻收集多列统计信息，而是在下次对该表或全库进行ANALYZE时，进行多列统计信息的收集。如果想直接收集多列统计信息，请使用ANALYZE命令进行收集。
- 使用EXPLAIN查看各SQL的执行计划时，如果发现某个表SEQ SCAN的输出中rows=10，rows=10是系统给的默认值，有可能该表没有进行ANALYZE，需要对该表执行ANALYZE。

## 提升统计信息质量

ANALYZE是按照随机采样算法从表上采样，根据样本计算表数据特征。采样数可以通过配置参数default\_statistics\_target进行控制，default\_statistics\_target取值范围为-100~10000，默认值为100。

- 当default\_statistics\_target > 0时；采样的样本数为 300\*default\_statistics\_target，default\_statistics\_target取值越大，采样的样本也越大，样本占用的内存空间也越大，统计信息计算耗时也越长。
- 当default\_statistics\_target < 0时，采样的样本数为 (default\_statistics\_target)/100\*表的总行数，default\_statistics\_target取值越小，采样的样本也越大。当 default\_statistics\_target < 0时会把采样数据下盘，不存在样本占用的内存空间的问题，但是因为样本过大，计算耗时长的问题同样存在。  
default\_statistics\_target < 0时，实际采样数是 (default\_statistics\_target)/100\*表的总行，所以又称之为百分比采样。

自动收集统计信息

当配置参数autoanalyze打开时，查询语句走到优化器发现表不存在统计信息或数据变化超过阈值时，会自动触发统计信息收集，以满足优化器的需求。

基于代价的优化器模型（CBO, cost base optimizer）中，统计信息决定了查询计划生成的好坏。因此，统计信息的及时有效很重要。

- 表级统计信息，存储在pg\_class的relpages, reltuples中。
- 列级统计信息，存储在pg\_statistics中，可以通过pg\_stats视图查看。包括：NULL值比例，distinct值占比，高频值MCV，直方图histgram等。

**收集条件：**当数据量发生较大变化，默认是变化10%，认为数据特征已经有了变化，需要重新收集统计信息。

**总体策略：**开启动态采样保证统计信息及时性，开启轮询采样保证统计信息持久化，查询性能敏感（秒级响应）靠手动采样。

基本规则

表 14-14 统计信息收集相关基础功能

| 功能   | 介绍                     | 特点                                                                                                                                                                                                                                           | 约束 |
|------|------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|----|
| 手动采样 | 作业中修改大量数据后，手动执行ANALYZE | <ul style="list-style-type: none"><li>• normal模式，统计信息存系统表，全局共享。四级锁，同一张表不能并发。</li><li>• light模式，统计信息存内存，全局共享。一级锁，同一张表可以并发。</li><li>• force模式，在锁定统计信息情况下，也可以强制采样，行为与normal一致。</li></ul> 语法：ANALYZE tablename; ANALYZE (light force) tablename; | -  |

| 功能      | 介绍                         | 特点                                                                                                                                                                                                                                  | 约束                         |
|---------|----------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|----------------------------|
| 轮询采样    | 后台线程，根据阈值轮询维护统计信息          | 仅支持normal模式，统计信息存系统表，共享。四级锁，同一张表不能并发<br>相关GUC参数： <ul style="list-style-type: none"><li>• autovacuum</li><li>• autovacuum_mode</li><li>• autovacuum_analyze_threshold</li><li>• autovacuum_analyze_scale_factor</li></ul>            | 异步轮询触发                     |
| 动态采样    | 查询解析时，根据阈值，用几十秒的代价实时维护统计信息 | <ul style="list-style-type: none"><li>• normal模式，统计信息存系统表，全局共享。四级锁，同一张表不能并发</li><li>• light模式，统计信息存内存，全局共享。一级锁，同一张表可以并发</li></ul> 相关GUC参数： <ul style="list-style-type: none"><li>• autoanalyze</li><li>• autoanalyze_mode</li></ul> | 随查询实时触发<br>轻量化时依赖轮询采样进行持久化 |
| 强制采样    | SQL中通过hint，强制每次查询都收集统计信息   | 用于数据特征敏感场景，确保查询时统计信息实时最新。<br>用法：select /*+ lightanalyze (t1 1) */ from t1; 1：强制采样，0：禁止采样                                                                                                                                            | 需要改SQL                     |
| 分区统计信息  | 按分区收集，仅收增量，自动合并全局信息        | 用于超大分区表的场景，确保分区剪枝后的查询代价估算准确                                                                                                                                                                                                         | 多占存储，信息更准                  |
| 多列统计信息  | 根据多个列组合收集统计信息              | 用于多列同时过滤场景，确保对多列组合的查询代价估算准确                                                                                                                                                                                                         | 手动识别，临时表方式                 |
| 表达式统计信息 | 根据表达式函数对某列收集统计信息           | 用于批量的表达式过滤的场景，确保查询表达式的查询代价估算准确                                                                                                                                                                                                      | 手动识别                       |
| 表达式索引信息 | 创建的表达式索引会自动收集统计信息          | 用于点查的表达式过滤的场景，确保查询表达式的查询代价估算准确                                                                                                                                                                                                      | 手动识别                       |
| 冻结统计信息  | 将表级的统计信息冻结，防止发生变化          | 用于数据特征极稳定场景，禁止采样，防止查询计划跳变<br>用于数据特征极易变场景，强制采样，确保每次查询都采样<br>参数：表级属性analyze_mode                                                                                                                                                      | -                          |

| 功能       | 介绍                              | 特点                                                                                                                           | 约束       |
|----------|---------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|----------|
| 修改统计信息   | 手动计算后，直接修改统计信息                  | 继续低采样率，但可以手动计算后进行校准。用法：<br>select<br>approx_count_distinct(col_name)<br>from table_name;<br>alter table set (n_distinct=xxx) | -        |
| 分区信息拷贝   | 可将旧分区的统计信息拷贝到新分区                | 用于数据特征变化不大的分区表，减少统计信息收集的开销                                                                                                   | -        |
| 统计信息推理   | 基于旧的统计信息自动推算更准确的统计信息            | 通过GUC参数 enable_extrapolation_stats设置。                                                                                        | -        |
| 统计信息备份恢复 | 通过explain (stat on) 将统计信息备份成SQL | 用于场景复现或统计信息还原                                                                                                                | 导出SQL的形式 |

场景和策略

列举了常见的数据加工场景和对应的统计信息收集策略。

表 14-15 统计信息收集策略

| 场景          | 特点                        | 策略                                                                                                                                          |
|-------------|---------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 流式增量加工      | 数据流式增量变化，无合理ANALYZE时机     | 开启动态采样，查询按需自动收集统计信息，且全局共享                                                                                                                   |
| 在线批量加工（数据湖） | 数据加工与查询会并发，要求查询稳定         | 开启动态采样，或一个事务中完成数据加工和ANALYZE。<br>begin;<br>truncate table or partition;<br>copy/merge/insert overwrite<br>ANALYZE (light) tablename;<br>end; |
| 分区并行加工      | 不同分区并发加工数据                | 开启“动态采样”或“手动light采样”，同表可并发收集                                                                                                                |
| 宽表场景        | 百列以上的宽表                   | 1. 启动动态采样的自动谓词管理。<br>2. 仅收集前N列的统计信息。<br>3. 根据查询中常用谓词，可列级设置是否参与采样。                                                                           |
| 大表场景        | 表的数据量大，变化难以达到阈值<br>统计信息易变 | 调低动态采样触发阈值。                                                                                                                                 |

| 场景     | 特点                                  | 策略                                                                             |
|--------|-------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------|
| 特征敏感场景 | 数据特征易变，查询计划不稳定<br>需要强制收集            | 1. 调低动态采样触发阈值。<br>2. 在SQL中通过HINT方式强制light动态采样。<br>3. 清空并冻结统计信息，查询每次都会重新收集且不共享。 |
| 高并发场景  | 同一张表会高并发查询（10并发以上）<br>同时触发动态采样占用资源多 | 1. 关闭并发，其它查询不使用最新统计信息。<br>2. 其它查询等最新统计信息生成，再执行查询（开发中）。                         |
| 流式性能敏感 | 流式加工，秒级查询或整体资源高水位                   | 表级或SQL级禁止动态采样，依靠后台轮询采样。                                                        |
| 批量性能敏感 | 批量加工，秒级查询或整体资源高水位                   | 加工时手动收集统计信息。                                                                   |

资源消耗

表 14-16 资源消耗

| 类别  | 详细分类      | 说明                                                                          |
|-----|-----------|-----------------------------------------------------------------------------|
| CPU | 谓词列管理     | 自动管理谓词，仅对查询中使用的列收集统计信息。<br>手动屏蔽非谓词列，可手动设置哪些列不收集统计信息。                        |
|     | 超长列统计     | 可截断的数据类型，仅收取前1024字符计算统计信息。                                                  |
| IO  | 默认采集3W条样本 | 与表大小无关，与列数，分区数，小CU数有关。                                                      |
| 内存  | Buffer占用  | 最多只占用cstore buffer中的一个槽位。                                                   |
|     | 内存零拷贝     | 从buffer取出样本后，直接进行统计信息计算，无需组织成tuple再传递。                                      |
|     | 内存自适应     | 可配置为内存不足时自动转为使用临时表采样。动态采样为防止查询触发建临时表，不会自适应。<br>通过GUC参数analyze_stats_mode设置。 |
|     | 内存的大小     | 控制ANALYZE时最大使用内存，超过后或下盘或自动减少样本。<br>通过GUC参数maintenance_work_mem设置。           |

| 类别 | 详细分类 | 说明                                                       |
|----|------|----------------------------------------------------------|
| 锁  | 四级锁  | normal模式，分布式申请四级锁。与增删改不冲突，与DDL，VACUUM，ANALYZE，REINDEX冲突。 |
|    | 一级锁  | light模式，仅本地一级锁。仅与DDL冲突。                                  |

准确性及可靠性

表 14-17 准确性及可靠性

| 准确性及可靠性 | 分类         | 说明                                                                                                                                             |
|---------|------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 准确性     | 采样大小       | 可配置为按表大小自适应。由参数default_statistics_target控制。                                                                                                    |
|         | 采样随机性      | <ul style="list-style-type: none"><li>analyze_sample_mode参数设置新支持优化蓄水池和range采样随机性更优。</li><li>random_function_version参数增强了随机数计算函数的随机性。</li></ul> |
|         | 全局共享       | 统计信息可以跨会话和跨节点进行共享。                                                                                                                             |
|         | 修改计数广播     | 后台线程会轮询检全局查修改计数并进行广播。<br>作业线程也可直接广播修改计数。通过参数tuple_change_sync_threshold设置。<br>跨CN修改和查询也影响不大，修改计数会异步方式广播同步。                                     |
|         | 调整CU采样比    | CU填充率不高的场景，可调大CU采样比。通过列级参数cstore_cu_sample_ratio设置。                                                                                            |
|         | distinct固定 | 随机采样后distinct值不稳定场景，不调高采样率情况下，可进行distinct值固定。通过列级参数n_distinct设置。                                                                               |
|         | 统计信息推算     | enable_extrapolation_stats参数可以控制估算失真时，基于旧的统计信息自动推算更准确的统计信息。                                                                                    |
| 可靠性     | CN故障       | 其它CN故障时，不影响动态采样，统计信息不同步，不影响当前CN查询的统计信息质量。                                                                                                      |
|         | CN恢复       | 其它CN恢复后，再次查询时会强制动态采样，并全局同步。                                                                                                                    |
|         | DN故障       | 非当前逻辑集群的DN故障，不影响本逻辑集群的动态采样。                                                                                                                    |

## 运维监控

DWS通过在ANALYZE命令后面追加注释的方式，详细展示了ANALYZE运行模式和各种执行阶段，主要通过以下视图体现：

- 当前活跃会话视图pgxc\_stat\_activity的query字段。
- 当前线程等待视图pgxc\_thread\_wait\_status的wait\_status字段。

ANALYZE命令追加注释的内容格式为：--Action-RunMode-StatsMode-SyncMode

- **Action取值及含义：**  
{ "begin", "finished", "lock FirstCN", "estimate rows", "statistics", "sample rows", "calc stats" };  
分别表示：开始，结束，在向FirstCN申锁，在一阶段估算行数信息，在二阶段真正执行ANALYZE，在采集样本，在计算统计信息。
- **RunMode取值及含义：**  
{ "manual", "backend", "normal runtime", "light runtime", "light runtime inexact", "light estimate rows", "light manual" };  
分别表示：手动模式，后台轮询模式，normal动态采样，light动态采样，事务内的light动态采样，light仅估算函数，手动light模式。
- **StatsMode取值及含义：**  
{ "dynamic", "memory", "smptbl" };  
分别表示：自适应选择内存或临时表放样本，仅使用内存放样本，仅使用临时表放样本。
- **SyncMode取值及含义：**  
{ "sync", "nosync" };  
分别表示：向所有CN同步统计信息，不同步统计信息。

示例：

```
SELECT coorname,datid,datname,pid,username,application_name,query_id,query
FROM pgxc_stat_activity WHERE query like '%analyze%' and query not like '%application_name%';
 coorname | datid | datname | pid | username | application_name | query_id | query
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
coordinator1 | 15676 | postgres | 139919333779200 | test | gsql | 73183493944770822 | analyze t_1;
coordinator2 | 15676 | postgres | 140217336461056 | test | coordinator1 | 73183493944770822 | analyze
public.t_1;--push stats-manual-memory-sync
coordinator3 | 15676 | postgres | 139944245847808 | test | coordinator1 | 73183493944770822 | analyze
public.t_1;--push stats-manual-memory-sync
(3 rows)
```

## 统计信息查看

- 查看动态采样的内存统计信息。
  - 查内存中表级统计信息：  
SELECT \* FROM pv\_runtime\_relstats;
  - 查内存中列级统计信息：  
SELECT \* FROM pv\_runtime\_attstats;
- 查看系统表中统计信息。
  - 查系统表中表级统计信息：  
select relname, relpages, reltuples from pg\_class;
  - 查系统表中列级统计信息：  
SELECT \* FROM pg\_stats;
- 查看统计信息最近收集时间。  
动态采样把统计信息放内存中，不更新该系统表的时间。



```
SELECT * FROM pg_object;
```

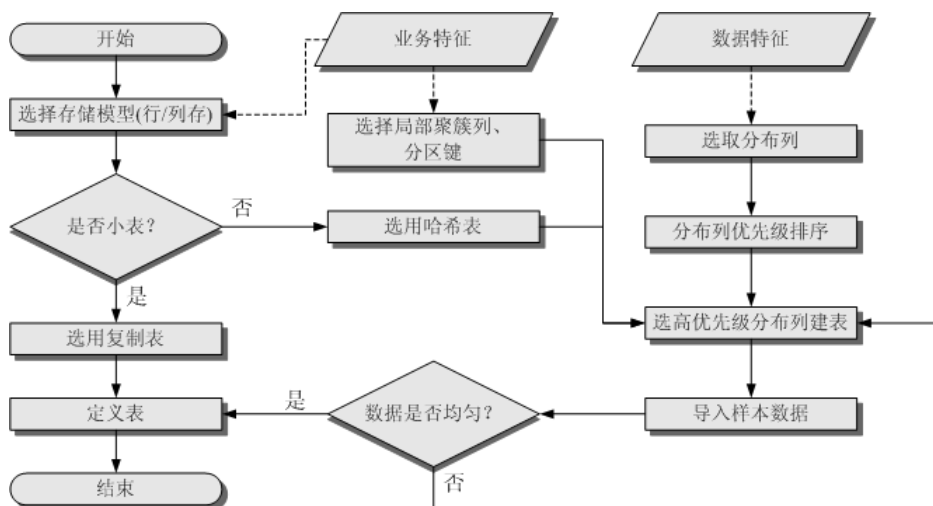
## 14.4.6 审视和修改表定义

在分布式框架下，数据分布在各个DN上。一个或者几个DN的数据存在一块物理存储设备上，较好的表定义需要满足以下要求：

1. **表数据均匀分布在各个DN上**，以防止单个DN对应的存储设备空间不足造成集群有效容量下降。选择合适分布列，避免数据分布倾斜可以实现该点。
2. **表Scan压力均匀分散在各个DN上**，以避免单DN的Scan压力过大，形成Scan的单节点瓶颈。分布列不选择基表上等值filter中的列可以实现该点。
3. **减少扫描数据量**。通过分区的剪枝机制可以实现该点。
4. **尽量减少随机IO**。通过聚簇/局部聚簇可以实现该点。
5. **尽量避免数据shuffle**，减小网络压力。通过选择join-condition或者group by列为分布列可以最大程度的实现这点。

从上述描述来看表定义中最重要的一点是分布列的选择。创建表定义一般遵循图14-5所示流程。表定义在数据库设计阶段创建，在SQL调优过程中进行审视和修改。

图 14-5 表定义流程



审视和修改表定义的具体操作方法，请参见[基于表结构设计和调优提升DWS查询性能](#)。

## 14.4.7 SQL 调优进阶

### 14.4.7.1 SQL 自诊断

用户在执行INSERT/UPDATE/DELETE/SELECT/MERGE INTO或者CREATE TABLE AS语句时，可能会遇到性能问题。产品内置集成了性能自动诊断功能，并把相关的诊断信息保存到[实时TopSQL](#)中，当配置参数[enable\\_resource\\_track](#)为on的时候，这些诊断信息会转存到[历史TopSQL](#)中。通过查询[GS\\_WLM\\_SESSION\\_STATISTICS](#)，[GS\\_WLM\\_SESSION\\_HISTORY](#)，[GS\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#)视图的warning字段可以获得对应的性能诊断信息，为性能调优提供参考。

- SQL自诊断的告警类型与[resource\\_track\\_level](#)的设置相关。

当“resource\_track\_level”设置为query时，可以诊断多列/单列统计信息未收集、分区未剪枝告警和SQL不下推的告警等非执行态的诊断信息；  
“resource\_track\_level”设置为perf或operator时，可以诊断所有的告警场景。

- SQL自诊断的诊断范围与[resource\\_track\\_cost](#)的设置相关。

当SQL的代价大于“resource\_track\_cost”时，SQL才会被诊断。SQL的代价可以通过explain来确认。

- 执行EXPLAIN PERFORMANCE或者EXPLAIN VERBOSE的时候，除缺乏多列统计信息之外的SQL自诊断信息也会输出，具体请参考[SQL执行计划](#)。

## SQL 执行性能相关告警场景

目前支持对以下10种导致性能问题的场景上报告警。

1. 多列/单列统计信息未收集。

如果存在单列或者多列统计信息未收集，则上报相关告警。对于这种告警，建议的优化方案是对相关表进行ANALYZE，可参考[更新统计信息](#)和[统计信息调优](#)。

需要特别注意的是，如果查询语句中的OBS外表和HDFS外表未收集统计信息，也会上报统计信息未收集的告警，因为OBS外表和HDFS外表的ANALYZE的性能比较差，一般不建议对其进行ANALYZE，但是建议使用ALTER FOREIGN TABLE的语法修改外表的totalrows属性，从而修正外表的行数估算。

告警信息示例：

整表的统计信息未收集：

```
Statistic Not Collect
schema_test.t1
```

单列统计信息未收集：

```
Statistic Not Collect
schema_test.t2(c1)
```

多列统计信息未收集：

```
Statistic Not Collect
schema_test.t3((c1,c2))
```

单列和多列统计信息未收集：

```
Statistic Not Collect
schema_test.t4(c1)
schema_test.t5((c1,c2))
```

2. 分区不剪枝。

分区表查询时，常会期望通过分区键上的约束条件进行分区剪枝，从而提升分区表查询性能，但有时候会因为约束条件书写不当，导致分区表没有剪枝，出现查询性能问题，具体请参见[案例：改写SQL排除剪枝干扰](#)。

3. SQL不下推。

对于不下推的SQL，尽可能详细上报导致不下推的原因。调优方法可参考[案例语句下推调优](#)。

导致不下推的因素主要有以下两点：

- 函数导致的不下推

诊断信息中会给出具体的函数名称。函数下推是由函数的shippable属性决定，具体可参见《数据仓库服务SQL语法参考》中“CREATE FUNCTION”语法。

- 语法导致的不下推

诊断信息中会提示导致不下推的具体语法，例如：含有With Recursive，Distinct On，row表达式，返回值为record类型的，会告警相应语法不支持下推等等。

告警信息示例：

```
SQL is not plan-shipping
 "enable_stream_operator" is off

SQL is not plan-shipping
 "Distinct On" can not be shipped

SQL is not plan-shipping
 "v_test_unshipping_log" is VIEW that will be treated as Record type can't be shipped
```

#### 4. 不支持向量化计划

对于不能走向量化计划的SQL，尽可能详细地上报不支持向量化的原因。

常见的不支持向量化的因素主要有：

- 目标列含有返回类型是集合类型的函数。
- 目标列或查询条件、Stream算子的分布键、Limit和Offset子句含有不可向量化的表达式（地理空间类型、数组表达式、Row表达式、XML表达式、参数或返回值有refcursor类型的函数等）。
- Group By子句含有数组等值判断表达式。
- GC\_FDW和LOG\_FDW不支持向量化。
- 计划含有Cte Scan、Recursive Union、Merge Append、Lock Rows等算子。

告警信息示例：

```
SQL is un-vectorized
 Function regexp_split_to_table that returns set is un-vectorized

SQL is un-vectorized
 Array expression is un-vectorized

SQL is un-vectorized
 Function array_agg is un-vectorized

SQL is un-vectorized
 RecursiveUnion is un-vectorized
```

#### 5. HashJoin中大表做内表。

如果在表连接过程中使用了Hashjoin（可通过[GS\\_WLM\\_SESSION\\_HISTORY](#)的“query\_plan”字段查看），且连接的内表行数是外表行数的10倍或以上；同时内表在每个DN上的平均行数大于10万行，且发生了下盘，则上报相关告警。针对这种场景，需要调整HashJoin内外表顺序，具体调优方法参考[Join顺序的Hint](#)。

告警信息示例：

```
Execute diagnostic information
 PlanNode[7] Large Table is INNER in HashJoin "Vector Hash Aggregate"
```

其中，7为“query\_plan”字段文本中编号为7的算子。

#### 6. 大表等值连接使用Nestloop

如果在表连接过程中使用了nestloop（可通过[GS\\_WLM\\_SESSION\\_HISTORY](#)的query\_plan字段查看），并且两个表中较大表的行数平均每个DN上的行数大于10万行、表的连接中存在等值连接，则上报相关告警。针对这种场景，需要调整表关联方式，禁止当前内外表之间使用NestLoop的关联方式，具体调优方法参考[Join方式的Hint](#)。

告警信息示例：

```
Execute diagnostic information
 PlanNode[5] Large Table with Equal-Condition use Nestloop"Nested Loop"
```

## 7. 大表Broadcast

如果在Broadcast算子中，平均每DN的行数大于10万行，则告警大表Broadcast。针对这种场景，需要禁止Broadcast下层算子做Broadcast动作，具体调优方法参考[Stream方式的Hint](#)。

告警信息示例：

```
Execute diagnostic information
PlanNode[5] Large Table in Broadcast "Streaming(type: BROADCAST dop: 1/2)"
```

## 8. 数据倾斜

某表在各DN上的分布，存在某DN上的行数是另一DN上行数的10倍或以上，且有DN中的行数大于10万行，则上报相关告警。该告警一般分为存储层倾斜和计算层倾斜，具体调优方法参考[数据倾斜调优](#)。

告警信息示例：

```
Execute diagnostic information
PlanNode[6] DataSkew:"Seq Scan", min_dn_tuples:0, max_dn_tuples:524288
```

## 9. 索引不合理

在基表扫描时，满足下述条件则上报相关告警：

- 对于行存表：
  - 使用索引扫描，输出行数/扫描行数>1/1000且输出行数>1万行。
  - 使用顺序扫描，输出行数/扫描行数<1/1000且输出行数<=1万行、扫描行数>1万行。
- 对于列存表：
  - 使用索引扫描，输出行数/扫描行数>1/10000且输出行数>100。
  - 使用顺序扫描，输出行数/扫描行数<1/10000且输出行数<=100、扫描行数>1万行。

调优方法可参考[算子级调优](#)，也可参考案例[案例：建立合适的索引](#)和[案例：使用partial cluster key](#)。

告警信息示例：

```
Execute diagnostic information
PlanNode[4] Indexscan is not properly used:"Index Only Scan", output:524288, filtered:0,
rate:1.00000
PlanNode[5] Indexscan is ought to be used:"Seq Scan", output:1, filtered:524288, rate:0.00000
```

需要注意的是，这个诊断结果只是针对当前SQL的建议，是否创建索引要结合整体业务综合分析，对于高频的过滤条件才建议创建索引。

## 10. 估算不准

对于平均每DN行数如果优化器的估算行数和实际行数中的较大值大于10万行，并且估算行数和实际行数中较大值是较小值的10倍或以上，则上报相关告警。针对这种场景，可以参照[行数的Hint](#)修正行数估算，让优化器在正确的行数基础上重新规划执行计划。

告警信息示例：

```
Execute diagnostic information
PlanNode[5] Inaccurate Estimation-Rows: "Hash Join" A-Rows:0, E-Rows:52488
```

## 规格约束

1. 告警字符串长度上限为2048。如果告警信息超过这个长度（例如存在大量未收集统计信息的超长表名，列名等信息）则不告警，只上报warning：

```
WARNING, "Planner issue report is truncated, the rest of planner issues will be skipped"
```

2. 如果query存在limit节点（即查询语句中包含limit），则不会上报limit节点以下的Operator级别的告警。
3. 对于“数据倾斜”和“估算不准”两种类型告警，在某一个plan树结构下，只上报下层节点的告警，上层节点不再重复告警。这主要是因为这两种类型的告警可能是因为底层触发上层的。例如，如果在scan节点已经存在数据倾斜，那么在上层的hashagg等其他算子很可能也出现数据倾斜。

### 14.4.7.2 语句下推调优

#### 语句下推介绍

目前，DWS优化器在分布式框架下制定语句的执行策略时，有三种执行计划方式：生成下推语句计划、生成分布式执行计划、生成发送语句的分布式执行计划。

- 下推语句计划：指直接将查询语句从CN发送到DN进行执行，然后将执行结果返回给CN。
- 分布式执行计划：指CN对查询语句进行编译和优化，生成计划树，再将计划树发送给DN进行执行，并在执行完毕后返回结果到CN。
- 发送语句的分布式执行计划：上述两种方式都不可行时，将可下推的查询部分组成查询语句（多为基表扫描语句）下推到DN进行执行，获取中间结果到CN，然后在CN执行剩下的部分。

在“发送语句的分布式执行计划”策略中，要将大量中间结果从DN发送到CN，并且要在CN运行不能下推的部分语句，会导致CN成为性能瓶颈（带宽、存储、计算等）。在进行性能调优的时候，应尽量避免只能选择该策略的查询语句。

执行语句不能下推是因为语句中含有[不支持下推的函数](#)或者[不支持下推的语法](#)。一般都可以通过等价改写规避执行计划不能下推的问题。

#### 查看执行计划是否下推

执行计划是否下推可以依靠如下方法快速判断：

- 步骤1** 将GUC参数“[enable\\_fast\\_query\\_shipping](#)”设置为off，使查询优化器使用分布式框架策略。

```
SET enable_fast_query_shipping = off;
```

- 步骤2** 查看执行计划。

如果执行计划中有Data Node Scan节点，那么此执行计划为不可下推的执行计划；如果执行计划中有Streaming节点，那么计划是可以下推的。

例如如下业务SQL：

```
select
count(ss.ss_sold_date_sk order by ss.ss_sold_date_sk)c1
from store_sales ss, store_returns sr
where
sr.sr_customer_sk = ss.ss_customer_sk;
```

执行计划如下，可以看出此SQL语句不能下推。

```
QUERY PLAN

Aggregate
-> Hash Join
```

```
Hash Cond: (ss.ss_customer_sk = sr.sr_customer_sk)
-> Data Node Scan on store_sales "_REMOTE_TABLE_QUERY_"
Node/s: All datanodes
-> Hash
-> Data Node Scan on store_returns "_REMOTE_TABLE_QUERY_"
Node/s: All datanodes
(8 rows)
```

----结束

## 不支持下推的语法

以如下三个表定义说明不支持下推的SQL语法。

```
CREATE TABLE CUSTOMER1
(
 C_CUSTKEY BIGINT NOT NULL
, C_NAME VARCHAR(25) NOT NULL
, C_ADDRESS VARCHAR(40) NOT NULL
, C_NATIONKEY INT NOT NULL
, C_PHONE CHAR(15) NOT NULL
, C_ACCTBAL DECIMAL(15,2) NOT NULL
, C_MKTSEGMENT CHAR(10) NOT NULL
, C_COMMENT VARCHAR(117) NOT NULL
)
DISTRIBUTE BY hash(C_CUSTKEY);
CREATE TABLE test_stream(a int,b float); --float不支持重分布
CREATE TABLE sal_emp (c1 integer[]) DISTRIBUTE BY replication;
```

- 不支持returning语句下推。

```
explain update customer1 set C_NAME = 'a' returning c_name;
QUERY PLAN
```

```

Update on customer1 (cost=0.00..0.00 rows=30 width=187)
Node/s: All datanodes
Node expr: c_custkey
-> Data Node Scan on customer1 "_REMOTE_TABLE_QUERY_" (cost=0.00..0.00 rows=30 width=187)
Node/s: All datanodes
(5 rows)
```

- count(distinct expr)中的字段不支持重分布，则不支持下推。

```
explain verbose select count(distinct b) from test_stream;
QUERY PLAN
```

```
----- Aggregate (cost=2.50..2.51 rows=1 width=8)
Output: count(DISTINCT test_stream.b)
-> Data Node Scan on test_stream "_REMOTE_TABLE_QUERY_" (cost=0.00..0.00 rows=30 width=8)
Output: test_stream.b
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT b FROM ONLY public.test_stream WHERE true
(6 rows)
```

- 不支持distinct on用法下推。

```
explain verbose select distinct on (c_custkey) c_custkey from customer1 order by c_custkey;
QUERY PLAN
```

```
----- Unique (cost=49.83..54.83 rows=30 width=8)
Output: customer1.c_custkey
-> Sort (cost=49.83..52.33 rows=30 width=8)
Output: customer1.c_custkey
Sort Key: customer1.c_custkey
-> Data Node Scan on customer1 "_REMOTE_TABLE_QUERY_" (cost=0.00..0.00 rows=30 width=8)
Output: customer1.c_custkey
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT c_custkey FROM ONLY public.customer1 WHERE true
(9 rows)
```

- Fulljoin的join列如果不支持重分布，则不支持下推。

```
explain select * from test_stream t1 full join test_stream t2 on t1.a=t2.b;
QUERY PLAN
```

```
----- Hash Full Join (cost=0.38..0.82 rows=30
width=24)
 Hash Cond: ((t1.a)::double precision = t2.b)
 -> Data Node Scan on test_stream "_REMOTE_TABLE_QUERY_" (cost=0.00..0.00 rows=30 width=12)
 Node/s: All datanodes
 -> Hash (cost=0.00..0.00 rows=30 width=12)
 -> Data Node Scan on test_stream "_REMOTE_TABLE_QUERY_" (cost=0.00..0.00 rows=30
width=12)
 Node/s: All datanodes
(7 rows)
```

- 不支持数组表达式下推。  
explain verbose select array[c\_custkey,1] from customer1 order by c\_custkey;  
  
QUERY PLAN  
  
----- Sort (cost=49.83..52.33 rows=30 width=8)  
Output: (ARRAY[customer1.c\_custkey, 1::bigint]), customer1.c\_custkey  
Sort Key: customer1.c\_custkey  
-> Data Node Scan on "\_REMOTE\_SORT\_QUERY\_" (cost=0.00..0.00 rows=30 width=8)  
Output: (ARRAY[customer1.c\_custkey, 1::bigint]), customer1.c\_custkey  
Node/s: All datanodes  
Remote query: SELECT ARRAY[c\_custkey, 1::bigint], c\_custkey FROM ONLY public.customer1  
WHERE true ORDER BY 2  
(7 rows)

- Subplan在多个线程间共享不支持下推。  
postgres=# explain verbose select c\_custkey in (select c\_custkey from customer1) b from customer1;  
QUERY PLAN  
  
-----  
Data Node Scan on customer1 "\_REMOTE\_TABLE\_QUERY\_" (cost=2.50..5.00 rows=1000 width=8)  
Output: (hashed SubPlan 1)  
Node/s: All datanodes  
Remote query: SELECT c\_custkey FROM ONLY public.customer1 WHERE true  
SubPlan 1  
-> Data Node Scan on customer "\_REMOTE\_TABLE\_QUERY\_" (cost=0.00..0.00 rows=1000  
width=8)  
Output: public.customer.c\_custkey  
Node/s: All datanodes  
Remote query: SELECT c\_custkey FROM ONLY public.customer1 WHERE true  
(9 rows)

- With Recursive当前版本不支持下推的场景和原因如下：

| 序号 | 场景              | 不下推原因                                                                                                                                                      |
|----|-----------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 1  | 包含外表、HDFS表的查询场景 | LOG: SQL can't be shipped, reason: RecursiveUnion contains HDFS Table or ForeignScan is not shippable ( LOG为CN日志中打印的不下推原因，下同 )<br><br>外表、HDFS表，当前版本暂不支持下推。 |
| 2  | 多nodegroup场景    | LOG: SQL can't be shipped, reason: With-Recursive under multi-nodegroup scenario is not shippable<br><br>基表存储nodegroup不相同，或者计算nodegroup与基表不相同，当前版本暂不支持下推。  |

| 序号 | 场景                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        | 不下推原因                                                                                                                                                               |
|----|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 3  | <pre>WITH recursive t_result AS (<br/>  SELECT dm,sj_dm,name,1 as level<br/>  FROM test_rec_part<br/>  WHERE sj_dm &gt; 10<br/>  UNION<br/>  SELECT t2.dm,t2.sj_dm,t2.name  ' &gt; '  <br/>    t1.name,t1.level+1<br/>  FROM t_result t1<br/>  JOIN test_rec_part t2 ON t2.sj_dm = t1.dm<br/>)<br/>SELECT * FROM t_result t;</pre>                                                                                                                                        | <p>LOG: SQL can't be shipped,<br/>reason: With-Recursive does not<br/>contain "ALL" to bind recursive<br/>&amp; none-recursive branches</p> <p>UNION不带ALL，需要去重。</p> |
| 4  | <pre>WITH RECURSIVE x(id) AS<br/>(<br/>  select count(1) from pg_class where<br/>  oid=1247<br/>  UNION ALL<br/>  SELECT id+1 FROM x WHERE id &lt; 5<br/>) , y(id) AS<br/>(<br/>  select count(1) from pg_class where<br/>  oid=1247<br/>  UNION ALL<br/>  SELECT id+1 FROM x WHERE id &lt; 10<br/>)<br/>SELECT y.*, x.* FROM y LEFT JOIN x<br/>  USING (id) ORDER BY 1;</pre>                                                                                            | <p>LOG: SQL can't be shipped,<br/>reason: With-Recursive contains<br/>system table is not shippable</p> <p>基表中有系统表。</p>                                             |
| 5  | <pre>WITH RECURSIVE t(n) AS (<br/>  VALUES (1)<br/>  UNION ALL<br/>  SELECT n+1 FROM t WHERE n &lt; 100<br/>)<br/>SELECT sum(n) FROM t;</pre>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             | <p>LOG: SQL can't be shipped,<br/>reason: With-Recursive contains<br/>only values rte is not shippable</p> <p>基表扫描只有VALUES子句，仅在<br/>CN上即可完成执行。</p>                  |
| 6  | <pre>select  a.ID,a.Name,<br/>(<br/>  with recursive cte as (<br/>    select ID, PID, NAME from b where b.ID =<br/>    1<br/>    union all<br/>    select parent.ID,parent.PID,parent.NAME<br/>    from cte as child join b as parent on<br/>    child.pid=parent.id<br/>    where child.ID = a.ID<br/>  )<br/>  select NAME from cte limit 1<br/>) cName<br/>from<br/>(<br/>  select id, name, count(*) as cnt<br/>  from a group by id,name<br/>) a order by 1,2;</pre> | <p>LOG: SQL can't be shipped,<br/>reason: With-Recursive recursive<br/>term correlated only is not<br/>shippable</p> <p>相关子查询的关联条件仅在递归部<br/>分，非递归部分无关联条件。</p>       |



| 序号 | 场景                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              | 不下推原因                                                                                                                                                                                                              |
|----|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 7  | <pre>WITH recursive t_result AS (<br/>  select * from(<br/>    SELECT dm,sj_dm,name,1 as level<br/>    FROM test_rec_part<br/>    WHERE sj_dm &lt; 10 order by dm limit 6<br/>    offset 2)<br/>  UNION all<br/>  SELECT t2.dm,t2.sj_dm,t2.name  ' &gt; '  <br/>    t1.name,t1.level+1<br/>  FROM t_result t1<br/>  JOIN test_rec_part t2 ON t2.sj_dm = t1.dm<br/>  )<br/>  SELECT * FROM t_result t;</pre>                                                                                                                                                                                     | <p>LOG: SQL can't be shipped,<br/>reason: With-Recursive contains<br/>conflict distribution in none-<br/>recursive(Replicate)<br/>recursive(Hash)</p> <p>非递归部分带limit为Replicate计<br/>划，递归部分为Hash计划，计划<br/>存在冲突。</p> |
| 8  | <pre>with recursive cte as<br/>(<br/>  select * from rec_tb4 where id&lt;4<br/>  union all<br/>  select h.id,h.parentID,h.name from<br/>  (<br/>    with recursive cte as<br/>    (<br/>      select * from rec_tb4 where id&lt;4<br/>      union all<br/>      select h.id,h.parentID,h.name from<br/>        rec_tb4 h inner join cte c on<br/>        h.id=c.parentID<br/>    )<br/>    SELECT id ,parentID,name from cte order<br/>    by parentID<br/>  ) h<br/>  inner join cte c on h.id=c.parentID<br/>  )<br/>  SELECT id ,parentID,name from cte order<br/>  by parentID,1,2,3;</pre> | <p>LOG: SQL can't be shipped,<br/>reason: Recursive CTE references<br/>recursive CTE "cte"</p> <p>多层Recursive嵌套，即recursive<br/>的递归部分又嵌套另一个recursive<br/>查询。</p>                                                    |

## 不支持下推的函数

首先介绍函数的易变性。在DWS中共分三种形态：

- **IMMUTABLE**

表示该函数在给出同样的参数值时总是返回同样的结果。

- **STABLE**

表示该函数不能修改数据库，对相同参数值，在同一次表扫描里，该函数的返回值不变，但是返回值可能在不同SQL语句之间变化。

- **VOLATILE**

表示该函数值可以在一次表扫描内改变，因此不会做任何优化。

函数易变性可以查询pg\_proc的provolatile字段获得，i代表IMMUTABLE，s代表STABLE，v代表VOLATILE。另外，在pg\_proc中的proshippable字段，取值范围为t/f/NULL，这个字段与provolatile字段一起用于描述函数是否下推。

- 如果函数的provolatile属性为i，则无论proshippable的值是否为t，则函数始终可以下推。
- 如果函数的provolatile属性为s或v，则仅当proshippable的值为t时，函数可以下推。

- random如果出现CTE中，也不下推。因为此场景中下推可能出现结果错误。

对于用户自定义函数，可以在创建函数的时候指定provolatile和proshippable属性的值，详细请参考CREATE FUNCTION。

对于函数不能下推的场景：

- 如果是系统函数，建议根据业务等价替换这个函数。
- 如果是自定义函数，建议分析客户业务场景，看函数的provolatile和proshippable属性定义是否正确。

## 实例分析：自定义函数

对于自定义函数，如果对于确定的输入，有确定的输出，则应将函数定义为immutable类型。

利用TPCDS的销售信息举例，需要写一个函数来获取商品的打折情况，即定义一个计算折扣的函数：

```
CREATE FUNCTION func_percent_2 (NUMERIC, NUMERIC) RETURNS NUMERIC
AS 'SELECT $1 / $2 WHERE $2 > 0.01'
LANGUAGE SQL
VOLATILE;
```

执行下列语句：

```
SELECT func_percent_2(ss_sales_price, ss_list_price)
FROM store_sales;
```

其执行计划为：

```
Data Node Scan on store_sales "_REMOTE_TABLE_QUERY_"
Output: func_percent_2(store_sales.ss_sales_price, store_sales.ss_list_price)
Remote query: SELECT ss_sales_price, ss_list_price FROM ONLY store_sales WHERE true
(3 rows)
```

可见，func\_percent\_2并没有被下推，而是将ss\_sales\_price和ss\_list\_price收到CN上，再进行计算，消耗大量CN的资源，而且计算缓慢。

由于该自定义函数对确定的输入有确定的输出，如果将该自定义函数改为：

```
CREATE FUNCTION func_percent_1 (NUMERIC, NUMERIC) RETURNS NUMERIC
AS 'SELECT $1 / $2 WHERE $2 > 0.01'
LANGUAGE SQL
IMMUTABLE;
```

执行语句：

```
SELECT func_percent_1(ss_sales_price, ss_list_price)
FROM store_sales;
```

其执行计划为：

```
Data Node Scan on "_REMOTE_FQS_QUERY_" (cost=0.00..0.00 rows=0 width=0)
Output: (func_percent_1(store_sales.ss_sales_price, store_sales.ss_list_price))
Node/s: All datanodes
Remote query: SELECT public.func_percent_1(ss_sales_price, ss_list_price) AS func_percent_1 FROM public.store_sales
(4 rows)
```

可见函数func\_percent\_1被下推到DN执行，提升了执行效率（TPCDS 1000X，3CN18DN，查询效率提升100倍以上）。

## 实例分析 2：使排序下推

请参考[案例：使排序下推](#)。

### 14.4.7.3 子查询调优

#### 子查询背景介绍

应用程序通过SQL语句来操作数据库时会使用大量的子查询，这种写法比直接对两个表做连接操作在结构上和思路上更清晰，尤其是在一些比较复杂的查询语句中，子查询有更完整、更独立的语义，会使SQL对业务逻辑的表达更清晰更容易理解，因此得到了广泛的应用。

DWS根据子查询在SQL语句中的位置把子查询分成了子查询、子链接两种形式。

- 子查询SubQuery：对应于查询解析树中的范围表RangeTblEntry，更通俗一些指的是出现在FROM语句后面的独立的SELECT语句。
- 子链接SubLink：对应于查询解析树中的表达式，更通俗一些指的是出现在where/on子句、targetlist里面的语句。

综上，对于查询解析树而言，SubQuery的本质是范围表，而SubLink的本质是表达式。针对SubLink场景而言，由于SubLink可以出现在约束条件、表达式中，按照DWS对sublink的实现，sublink可以分为以下几类：

- exist\_sublink：对应EXIST、NOT EXIST语句
- any\_sublink：对应op Any(select...)语句，其中OP可以是IN,<,>操作符
- all\_sublink：对应op ALL(select...)语句，其中OP可以是IN,<,>操作符
- rowcompare\_sublink：对应record op (select ...)语句
- expr\_sublink：对应(SELECT with single targetlist item ...)语句
- array\_sublink：对应ARRAY(select...)语句
- cte\_sublink：对应with query(...)语句

#### 须知

在逻辑集群模式下，当执行的查询语句中存在子查询与父查询执行集群不一致，且子查询中存在与父查询关联的过滤条件时，由于相关条件无法跨逻辑集群下推，导致计划产生额外的算子开销。该场景下性能可能会劣于单逻辑集群场景。

其中OLAP、HTAP场景中常用的sublink为exist\_sublink、any\_sublink，在DWS的优化引擎中对其应用场景做了优化（子链接提升），由于SQL语句中子查询的使用的灵活性，会带来SQL子查询过于复杂而造成的性能问题。子查询从大类上来看，分为非相关子查询和相关子查询：

#### - 非相关子查询None-Related SubQuery

子查询的执行不依赖于外层父查询的任何属性值。这样子查询具有独立性，可独自求解，形成一个子查询计划先于外层的查询求解。

例如：

```
select t1.c1,t1.c2
from t1
where t1.c1 in (
 select c2
 from t2
 where t2.c2 IN (2,3,4)
);
```

QUERY PLAN

-----  
Streaming (type: GATHER)

```
Node/s: All datanodes
-> Hash Right Semi Join
 Hash Cond: (t2.c2 = t1.c1)
 -> Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 Spawn on: All datanodes
 -> Seq Scan on t2
 Filter: (c2 = ANY ('{2,3,4}'::integer[]))
 -> Hash
 -> Seq Scan on t1
(10 rows)
```

#### - 相关子查询Correlated-SubQuery

子查询的执行依赖于外层父查询的一些属性值（如下列示例t2.c1 = t1.c1条件中的t1.c1）作为内层查询的一个AND-ed条件。这样的子查询不具备独立性，需要和外层查询按分组进行求解。

例如：

```
select t1.c1,t1.c2
from t1
where t1.c1 in (
 select c2
 from t2
 where t2.c1 = t1.c1 AND t2.c2 in (2,3,4)
);
```

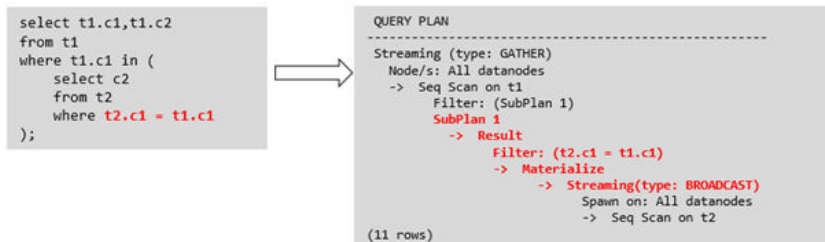
QUERY PLAN

```
Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Seq Scan on t1
 Filter: (SubPlan 1)
 SubPlan 1
 -> Result
 Filter: (t2.c1 = t1.c1)
 -> Materialize
 -> Streaming(type: BROADCAST)
 Spawn on: All datanodes
 -> Seq Scan on t2
 Filter: (c2 = ANY ('{2,3,4}'::integer[]))
(12 rows)
```

## DWS 对 SubLink 的优化

针对SubLink的优化策略主要是让内层的子查询提升（pullup），能够和外表直接做关联查询，从而避免生成SubPlan+Broadcast内表的执行计划。判断子查询是否存在性能风险，可以通过explain查询语句查看Sublink的部分是否被转换成SubPlan+Broadcast的执行计划。

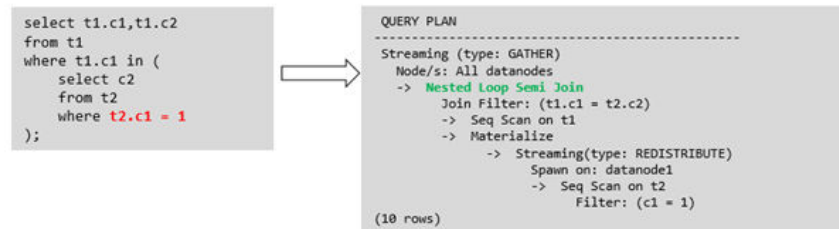
例如：



#### • 目前DWS支持的Sublink-Release场景

- IN-Sublink无相关条件

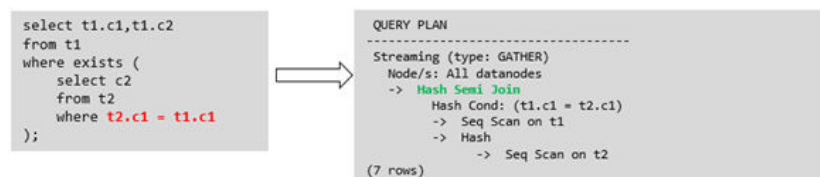
- 不能包含上一层查询的表中的列（可以包含更高层查询表中的列）。
- 不能包含易变函数。



#### - Exist-Sublink包含相关条件

Where子句中必须包含上一层查询的表中的列，子查询的其它部分不能含有上层查询的表中的列。其它限制如下：

- 子查询必须有from子句。
- 子查询不能含有with子句。
- 子查询不能含有聚集函数。
- 子查询里不能包含集合操作、排序、limit、windowagg、having操作。
- 不能包含易变函数。



#### - 包含聚集函数的等值相关子查询的提升

子查询的where条件中必须含有来自上一层的列，而且此列必须和子查询本层涉及表中的列做相等判断，且这些条件必须用and连接。其它地方不能包含上层的列。其它限制条件如下：

- 子查询中where条件包含的表达式（列名）必须是表中的列。
- 子查询的Select关键字后，必须有且仅有一个输出列，此输出列必须是聚集函数（如max），并且聚集函数的参数（t2.c2）不能是来自外层表（t1）中的列。聚集函数不能是count。

下列示例可以提升：

```
select * from t1 where c1 > (
 select max(t2.c1) from t2 where t2.c1=t1.c1
);
```

下列示例不能提升，因为子查询没有聚集函数：

```
select * from t1 where c1 > (
 select t2.c1 from t2 where t2.c1=t1.c1
);
```

下列示例不能提升，因为子查询有两个输出列：

```
select * from t1 where (c1,c2) >(
 select max(t2.c1),min(t2.c2) from t2 where t2.c1=t1.c1
);
```

- 子查询必须是from子句。
- 子查询中不能有groupby、having、集合操作。
- 子查询只能是inner join。

下列示例不能提升：

```
select * from t1 where c1 >(
 select max(t2.c1) from t2 full join t3 on (t2.c2=t3.c2) where t2.c1=t1.c1
);
```

- 子查询的targetlist中不能包含返回set的函数。
- 子查询的where条件中必须含有来自上一层的列，而且此列必须和子查询层涉及表中的列做相等判断，且这些条件必须用and连接。其它地方不能包含上层中的列。下列示例中的最内层子链接可以提升：

```
select * from t3 where t3.c1=(
 select t1.c1
 from t1 where c1 >(
 select max(t2.c1) from t2 where t2.c1=t1.c1
));
```

基于上面的示例，再加一个条件，则不能提升，因为最内侧子查询引用了上层中的列。示例如下：

```
select * from t3 where t3.c1=(
 select t1.c1
 from t1 where c1 >(
 select max(t2.c1) from t2 where t2.c1=t1.c1 and t3.c1>t2.c2
));
```

#### - 提升OR子句中的SubLink

当WHERE过滤条件中有OR连接的EXIST相关SubLink，

例如：

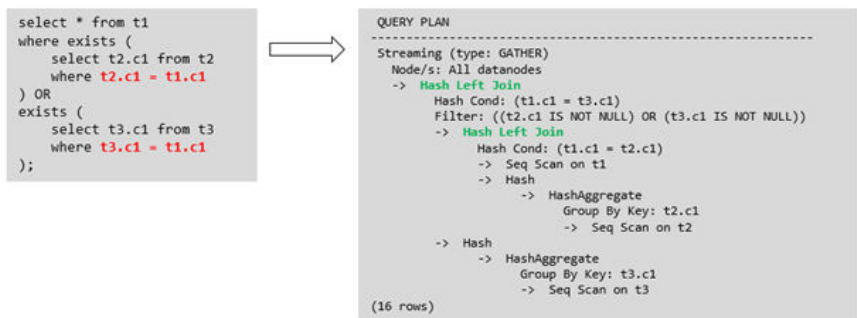
```
select a, c from t1
where t1.a = (select avg(a) from t3 where t1.b = t3.b) or
exists (select * from t4 where t1.c = t4.c);
```

将OR-ed连接的EXIST相关子查询OR子句的提升过程：

- 提取where条件中，or子句中的opExpr。为：t1.a = (select avg(a) from t3 where t1.b = t3.b)
- 这个op操作中包含subquery，判断是否可以提升，如果可以提升，重写subquery为：select avg(a), t3.b from t3 group by t3.b，生成not null条件t3.b is not null，并将这个opexpr用这个not null条件替换。此时SQL变为：

```
select a, c
from t1 left join (select avg(a) avg, t3.b from t3 group by t3.b) as t3 on (t1.a = avg
and t1.b = t3.b)
where t3.b is not null or exists (select * from t4 where t1.c = t4.c);
```
- 再次提取or子句中的exists sublink，exists (select \* from t4 where t1.c = t4.c)，判断是否可以提升，如果可以提升，转换subquery为：select t4.c from t4 group by t4.c生成NotNull条件t4.c is not null提升查询，SQL变为：

```
select a, c
from t1 left join (select avg(a) avg, t3.b from t3 group by t3.b) as t3 on (t1.a = avg and
t1.b = t3.b)
left join (select t4.c from t4 group by t4.c) where t3.b is not null or t4.c is not null;
```



- 目前DWS不支持的Sublink-Release场景

除了以上场景之外都不支持Sublink提升，因此关联子查询会被计划成SubPlan +Broadcast的执行计划，当inner表的数据量较大时则会产生性能风险。

如果相关子查询中跟外层的两张表做join，那么无法提升该子查询，需要通过将父SQL创建成with子句，然后再跟子查询中的表做相关子查询。

例如：

```
select distinct t1.a, t2.a
from t1 left join t2 on t1.a=t2.a and not exists (select a,b from test1 where test1.a=t1.a and test1.b=t2.a);
```

改写为

```
with temp as
(
 select * from (select t1.a as a, t2.a as b from t1 left join t2 on t1.a=t2.a)
)
select distinct a,b
from temp
where not exists (select a,b from test1 where temp.a=test1.a and temp.b=test1.b);
```

- 出现在targetlist里的相关子查询无法提升(不含count)

例如：

```
explain (costs off)
select (select c2 from t2 where t1.c1 = t2.c1) ssq, t1.c2
from t1
where t1.c2 > 10;
```

执行计划为：

```
explain (costs off)
select (select c2 from t2 where t1.c1 = t2.c1) ssq, t1.c2
from t1
where t1.c2 > 10;
```

QUERY PLAN

```

Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Seq Scan on t1
 Filter: (c2 > 10)
 SubPlan 1
 -> Result
 Filter: (t1.c1 = t2.c1)
 -> Materialize
 -> Streaming(type: BROADCAST)
 Spawn on: All datanodes
 -> Seq Scan on t2
(11 rows)
```

由于相关子查询出现在targetlist（查询返回列表）里，对于t1.c1=t2.c1不匹配的场景仍然需要输出值，因此使用left-outerjoin关联T1&T2确保t1.c1=t2.c1在不匹配时，子SSQ能够返回不匹配的补空值。

## 说明

SSQ和CSSQ的解释如下：

- SSQ: ScalarSubQuery一般指返回1行1列scalar值的sublink，简称SSQ。
- CSSQ: Correlated-ScalarSubQuery和SSQ相同不过是指包含相关条件的SSQ。

上述SQL语句可以改写为：

```
with ssq as
(
 select t2.c1, t2.c2 from t2
)
select ssq.c2, t1.c2
from t1 left join ssq on t1.c1 = ssq.c1
where t1.c2 > 10;
```

改写后的执行计划为：

```
QUERY PLAN

Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Hash Right Join
 Hash Cond: (t2.c1 = t1.c1)
 -> Seq Scan on t2
 -> Hash
 -> Seq Scan on t1
 Filter: (c2 > 10)
(8 rows)
```

可以看到出现在SSQ返回列表里的相关子查询SSQ，已经被提升成Right Join，从而避免当内表T2较大时出现SubPlan+Broadcast计划导致性能变差。

- 出现在targetlist里的相关子查询无法提升(带count)

例如：

```
select (select count(*) from t2 where t2.c1=t1.c1) cnt, t1.c1, t3.c1
from t1,t3
where t1.c1=t3.c1 order by cnt, t1.c1;
```

执行计划为：

```
QUERY PLAN

Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Sort
 Sort Key: ((SubPlan 1)), t1.c1
 -> Hash Join
 Hash Cond: (t1.c1 = t3.c1)
 -> Seq Scan on t1
 -> Hash
 -> Seq Scan on t3
 SubPlan 1
 -> Aggregate
 -> Result
 Filter: (t2.c1 = t1.c1)
 -> Materialize
 -> Streaming(type: BROADCAST)
 Spawn on: All datanodes
 -> Seq Scan on t2
(17 rows)
```

由于相关子查询出现在targetlist（查询返回列表）里，对于t1.c1=t2.c1不匹配的场景仍然需要输出值，因此使用left-outerjoin关联T1&T2确保t1.c1=t2.c1在不匹配时子SSQ能够返回不匹配的补空值，但是这里带了count语句及时在t1.c1=t2.t1不匹配时需要输出0，因此可以使用一个case-when NULL then 0 else count(\*)来代替。

上述SQL语句可以改写为：



```
with ssq as
(
 select count(*) cnt, c1 from t2 group by c1
)
select case when
 ssq.cnt is null then 0
 else ssq.cnt
end cnt, t1.c1, t3.c1
from t1 left join ssq on ssq.c1 = t1.c1,t3
where t1.c1 = t3.c1
order by ssq.cnt, t1.c1;
```

改写后的执行计划为：

```
QUERY PLAN

Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Sort
 Sort Key: (count(*)), t1.c1
 -> Hash Join
 Hash Cond: (t1.c1 = t3.c1)
 -> Hash Left Join
 Hash Cond: (t1.c1 = t2.c1)
 -> Seq Scan on t1
 -> Hash
 -> HashAggregate
 Group By Key: t2.c1
 -> Seq Scan on t2
 -> Hash
 -> Seq Scan on t3

(15 rows)
```

– 相关条件为不等值场景

例如：

```
select t1.c1, t1.c2
from t1
where t1.c1 = (select agg() from t2.c2 > t1.c2);
```

对于非等值相关条件的SubLink目前无法提升，从语义上可以通过做2次join（一次CorrelationKey，一次rownum自关联）达到提升改写的目的。

改写方案有两种：

■ 子查询改写方式

```
select t1.c1, t1.c2
from t1, (
 select t1.rowid, agg() aggref
 from t1,t2
 where t1.c2 > t2.c2 group by t1.rowid
) dt /* derived table */
where t1.rowid = dt.rowid AND t1.c1 = dt.aggref;
```

■ CTE改写方式

```
WITH dt as
(
 select t1.rowid, agg() aggref
 from t1,t2
 where t1.c2 > t2.c2 group by t1.rowid
)
select t1.c1, t1.c2
from t1, dt
where t1.rowid = dt.rowid AND
t1.c1 = dt.aggref;
```

**须知**

- 目前DWS尚无高效的实现表、中间结果集的全局唯一rowid因此目前此类场景很难改写，建议通过业务层进行规避，或者可以使用t1.xc\_node\_id + t1.ctid进行rowid关联，但是xc\_node\_id的重复率较高会导致join关联效率变低，而xc\_node\_id+ctid类型无法作为hashjoin的关联条件。
- 对于AGG类型为count(\*)时需要进行CASE-WHEN对没有match的场景补0处理，非COUNT(\*)场景NULL处理。
- CTE改写方式如果有sharescan支持性能上能够更优。

**更多优化示例**

**示例1：**修改基表为REPLICATION表，并且在过滤列上创建索引。

```
create table master_table (a int);
create table sub_table(a int, b int);
select a from master_table group by a having a in (select a from sub_table);
```

上述示例中存在一个相关性子查询，为了提升查询的性能，可以将sub\_table修改为一个REPLICATION表，并且在字段a上创建一个index。

**示例2：**修改select语句，将子查询修改为和主表的join，或者修改为可以提升的subquery，但是在修改前后需要保证语义的正确性。

```
explain (costs off)select * from master_table as t1 where t1.a in (select t2.a from sub_table as t2 where t1.a = t2.b);
```

**QUERY PLAN**

```

Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Seq Scan on master_table t1
 Filter: (SubPlan 1)
 SubPlan 1
 -> Result
 Filter: (t1.a = t2.b)
 -> Materialize
 -> Streaming(type: BROADCAST)
 Spawn on: All datanodes
 -> Seq Scan on sub_table t2
```

(11 rows)

上面示例计划中存在一个subPlan，为了消除这个subPlan可以修改语句为：

```
explain(costs off) select * from master_table as t1 where exists (select t2.a from sub_table as t2 where t1.a = t2.b and t1.a = t2.a);
```

**QUERY PLAN**

```

Streaming (type: GATHER)
Node/s: All datanodes
-> Hash Semi Join
 Hash Cond: (t1.a = t2.b)
 -> Seq Scan on master_table t1
 -> Hash
 -> Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 Spawn on: All datanodes
 -> Seq Scan on sub_table t2
```

(9 rows)

从计划可以看出，subPlan消除了，计划变成了两个表的semi join，这样会大幅度提高执行效率。

#### 14.4.7.4 统计信息调优

##### 统计信息调优介绍

DWS是基于代价估算生成的最优执行计划。优化器需要根据ANALYZE收集的统计信息行数估算和代价估算，因此统计信息对优化器行数估算和代价估算起着至关重要的作用。通过ANALYZE收集全局统计信息，主要包括：pg\_class表中的relpages和reltuples；pg\_statistic表中的stadistinct、stanullfrac、stanumbersN、stavaluesN、histogram\_bounds等。

##### 实例分析 1：未收集统计信息导致查询性能差

在很多场景中，由于查询中涉及到的表或列没有收集统计信息，对查询性能产生很大的影响。

示例表的表结构如下所示：

```
CREATE TABLE LINEITEM
(
 L_ORDERKEY BIGINT NOT NULL
, L_PARTKEY BIGINT NOT NULL
, L_SUPPKEY BIGINT NOT NULL
, L_LINENUMBER BIGINT NOT NULL
, L_QUANTITY DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_EXTENDEDPRICE DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_DISCOUNT DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_TAX DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_RETURNFLAG CHAR(1) NOT NULL
, L_LINESTATUS CHAR(1) NOT NULL
, L_SHIPDATE DATE NOT NULL
, L_COMMITDATE DATE NOT NULL
, L_RECEIPTDATE DATE NOT NULL
, L_SHIPINSTRUCT CHAR(25) NOT NULL
, L_SHIPMODE CHAR(10) NOT NULL
, L_COMMENT VARCHAR(44) NOT NULL
) with (orientation = column, COMPRESSION = MIDDLE) distribute by hash(L_ORDERKEY);

CREATE TABLE ORDERS
(
 O_ORDERKEY BIGINT NOT NULL
, O_CUSTKEY BIGINT NOT NULL
, O_ORDERSTATUS CHAR(1) NOT NULL
, O_TOTALPRICE DECIMAL(15,2) NOT NULL
, O_ORDERDATE DATE NOT NULL
, O_ORDERPRIORITY CHAR(15) NOT NULL
, O_CLERK CHAR(15) NOT NULL
, O_SHIPPRIORITY BIGINT NOT NULL
, O_COMMENT VARCHAR(79) NOT NULL
)with (orientation = column, COMPRESSION = MIDDLE) distribute by hash(O_ORDERKEY);
```

查询语句如下所示：

```
explain verbose select
count(*) as numwait
from
lineitem l1,
orders
where
o_orderkey = l1.l_orderkey
and o_orderstatus = 'F'
and l1.l_receiptdate > l1.l_commitdate
and not exists (
select
*
from
```

```
lineitem l3
where
l3.l_orderkey = l1.l_orderkey
and l3.l_suppkey <> l1.l_suppkey
and l3.l_receiptdate > l3.l_commitdate
)
order by
numwait desc;
```

可以通过如下方法确认查询中涉及的表或列是否执行过ANALYZE收集统计信息。

1. 通过explain verbose执行query分析执行计划时会提示WARNING信息：  
WARNING:Statistics in some tables or columns(public.lineitem(l\_receiptdate,l\_commitdate,l\_orderkey, l\_suppkey), public.orders(o\_orderstatus,o\_orderkey)) are not collected.  
HINT:Do analyze for them in order to generate optimized plan.
2. 通过在pg\_log目录下的日志文件中查找以下类似信息来确认是当前执行的query是否由于没有收集统计信息导致查询性能变差。  
2017-06-14 17:28:30.336 CST 140644024579856 20971684 [BACKEND] LOG:Statistics in some tables or columns(public.lineitem(l\_receiptdate, l\_commitdate,l\_orderkey, l\_suppkey), public.orders(o\_orderstatus,o\_orderkey)) are not collected.  
2017-06-14 17:28:30.336 CST 140644024579856 20971684 [BACKEND] HINT:Do analyze for them in order to generate optimized plan.

查看和确认涉及的表或列没有执行ANALYZE后，可以通过对WARNING或日志中上报的表或列执行ANALYZE，以解决未收集统计信息导致查询变慢的问题。

## 实例分析 2：设置 cost\_param 对查询性能优化

请参考[案例：设置cost\\_param对查询性能优化](#)。

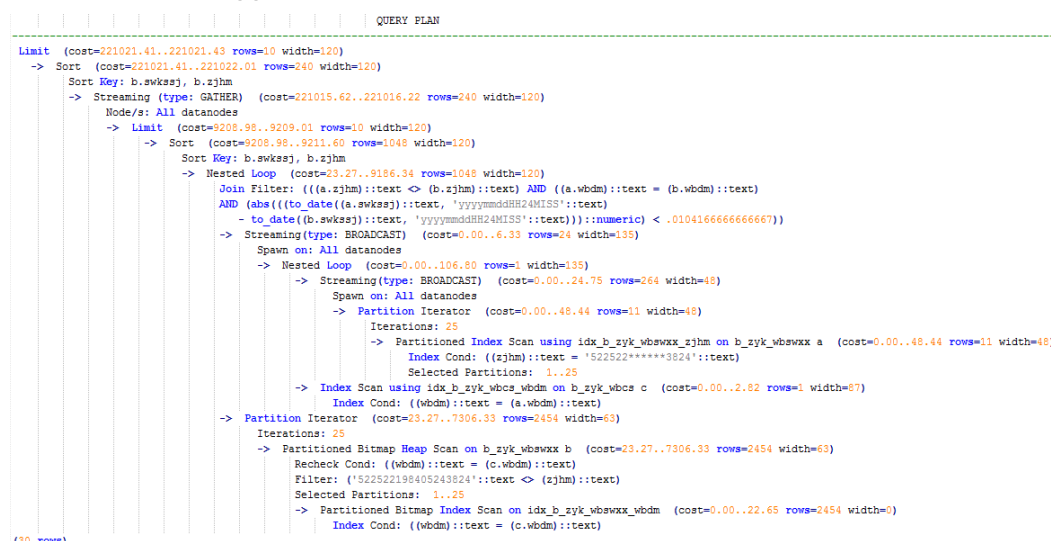
## 实例分析 3：多表 join 的复杂查询存在中间结果不准调优

**现象描述：**查询与指定人在前后15分钟内、同一网吧登记上网的人员信息：

```
SELECT
C.WBM,
C.DZQH,
C.DZ,
B.ZJHM,
B.SWKSSJ,
B.XWSJ
FROM
b_zyk_wbswxx A,
b_zyk_wbswxx B,
b_zyk_wbcs C
WHERE
A.ZJHM = '522522*****3824'
AND A.WBDM = B.WBDM
AND A.WBDM = C.WBDM
AND abs(to_date(A.SWKSSJ,'yyyymmddHH24MISS') - to_date(B.SWKSSJ,'yyyymmddHH24MISS')) <
INTERVAL '15 MINUTES'
ORDER BY
B.SWKSSJ,
B.ZJHM
limit 10 offset 0
;
```

执行计划如[图14-6](#)所示。该查询实际耗时约12秒。

图 14-6 应用 unlogged table 案例（一）



优化分析：分析过程如下：

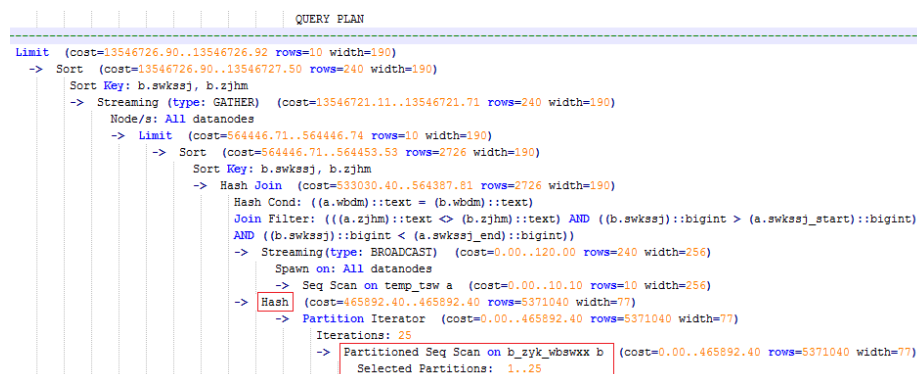
1. 分析该执行计划发现，扫描节点已使用Index Scan，耗时主要在最外层Nest Loop Join的Join Filter计算中，且该计算执行了字符串的加减法和不等值比较。
2. 考虑使用unlogged table保存目标人的上网信息，且在插入时处理上网开始时间和终止时间，以避免后续进行时间加减。

```
//创建临时unlogged table
CREATE UNLOGGED TABLE temp_tsw
(
 ZJHM NVARCHAR2(18),
 WBDM NVARCHAR2(14),
 SWKSSJ_START NVARCHAR2(14),
 SWKSSJ_END NVARCHAR2(14),
 WBM NVARCHAR2(70),
 DZQH NVARCHAR2(6),
 DZ NVARCHAR2(70),
 IPDZ NVARCHAR2(39)
);
//插入目标人的上网记录，并处理上网开始和结束时间。
INSERT INTO
temp_tsw
SELECT
A.ZJHM,
A.WBDM,
to_char((to_date(A.SWKSSJ,'yyyymmddHH24MISS') - INTERVAL '15
MINUTES'),'yyyymmddHH24MISS'),
to_char((to_date(A.SWKSSJ,'yyyymmddHH24MISS') + INTERVAL '15
MINUTES'),'yyyymmddHH24MISS'),
B.WBM,B.DZQH,B.DZ,B.IPDZ
FROM
b_zyk_wbsswx A,
b_zyk_wbcs B
WHERE
A.ZJHM='522522*****3824' AND A.WBDM = B.WBDM
;
//查询和目标人在前后十五分钟内在同一网吧上网的人员信息，比较大小时强制转换为int8。
SELECT
A.WBM,
A.DZQH,
A.DZ,
A.IPDZ,
```

```
B.ZJHM,
B.XM,
to_date(B.SWKSSJ,'yyyymmddHH24MISS') as SWKSSJ,
to_date(B.XWSJ,'yyyymmddHH24MISS') as XWSJ,
B.SWZDH
FROM temp_tsw A,
b_zyk_wbswxx B
WHERE
A.ZJHM <> B.ZJHM
AND A.WBDM = B.WBDM
AND (B.SWKSSJ)::int8 > (A.swkssj_start)::int8
AND (B.SWKSSJ)::int8 < (A.swkssj_end)::int8
order by
B.SWKSSJ,
B.ZJHM
limit 10 offset 0
;
```

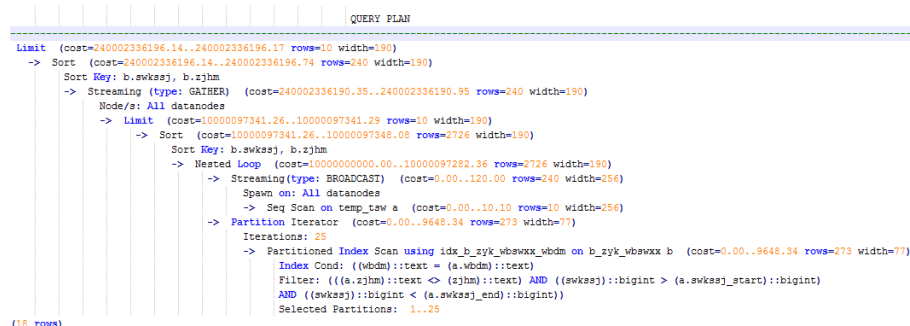
上述查询耗时约7秒，执行计划如图14-7所示。

图 14-7 应用 unlogged table 案例（二）



- 分析上述执行计划，发现执行了Hash Join，对大表b\_zyk\_wbswxx建立了Hash Table。由于该表数据量大，创建过程耗时较长。  
由于temp\_tsw中仅包含几百条记录，且temp\_tsw和b\_zyk\_wbswxx均通过wbdm（网吧代码）执行等值连接。因此，如果Join方式改为Nest Loop Join，则扫描节点可以实现Index Scan，性能预计将会提升。
- 执行如下语句，将Join方式改为Nest Loop Join。  
SET enable\_hashjoin = off;  
执行计划如图14-8所示。查询耗时约3秒。

图 14-8 应用 unlogged table 案例（三）



- 使用unlogged table保存结果集并用于分页显示。  
如果需要在上层应用页面实现分页显示，需要修改offset值确定显示目标页的结果集。按此实现，每次翻页时均执行上面查询语句，耗时较长。

为解决上述问题，建议使用unlogged table保存结果集。

```
//创建保存结果集的unlogged table
CREATE UNLOGGED TABLE temp_result
(
 WBM NVARCHAR2(70),
 DZQH NVARCHAR2(6),
 DZ NVARCHAR2(70),
 IPDZ NVARCHAR2(39),
 ZJHM NVARCHAR2(18),
 XM NVARCHAR2(30),
 SWKSSJ date,
 XWSJ date,
 SWZDH NVARCHAR2(32)
);

//将结果集插入unlogged table，插入耗时约3秒。
INSERT INTO
temp_result
SELECT
A.WBM,
A.DZQH,
A.DZ,
A.IPDZ,
B.ZJHM,
B.XM,
to_date(B.SWKSSJ,'yyyymmddHH24MISS') as SWKSSJ,
to_date(B.XWSJ,'yyyymmddHH24MISS') as XWSJ,
B.SWZDH
FROM temp_tsw A,
b_zyk_wbswxx B
WHERE
A.ZJHM <> B.ZJHM
AND A.WBDM = B.WBDM
AND (B.SWKSSJ)::int8 > (A.swkssj_start)::int8
AND (B.SWKSSJ)::int8 < (A.swkssj_end)::int8
;

//查询结果集表进行分页显示，分页查询耗时约10ms。
SELECT
*
FROM
temp_result
ORDER BY
SWKSSJ,
ZJHM
LIMIT 10 OFFSET 0;
```

#### 注意

通过ANALYZE收集全局统计信息，通常会改善查询性能。

如果遇到性能问题：可以使用plan hint来调整到之前的查询计划，详情请参见[使用Plan Hint进行调优](#)。

## 14.4.7.5 算子级调优

### 算子级调优介绍

一个查询语句要经过多个算子步骤才会输出最终的结果。由于个别算子耗时过长导致整体查询性能下降的情况比较常见。这些算子是整个查询的瓶颈算子。通用的优化手段是EXPLAIN ANALYZE/PERFORMANCE命令查看执行过程的瓶颈算子，然后进行针对性优化。

如下面的执行过程信息中，Hashagg算子的执行时间占总时间的：(51016-13535)/56476 ≈66%，此处Hashagg算子就是这个查询的瓶颈算子，在进行性能优化时应当优先考虑此算子的优化。

| id | operation                                                       | A-time                 | A-rows    | E-rows    | Peak Memory         | E-memory | A-width | E-width | E-costs     |
|----|-----------------------------------------------------------------|------------------------|-----------|-----------|---------------------|----------|---------|---------|-------------|
| 1  | -> Row Adapter                                                  | 56476.397              | 100000000 | 237060    | 19KB                |          |         |         | 20933222.75 |
| 2  | -> Vector Streaming (type: GATHER)                              | 55664.220              | 100000000 | 237060    | 243KB               |          |         |         | 20933222.75 |
| 3  | -> Vector Hash Aggregate                                        | [55124.685, 55132.180] | 100000000 | 237060    | [29349KB, 29441KB]  | 16MB     | [20.20] |         | 20918406.50 |
| 4  | -> Vector Streaming (type: DEISTRIBUTE)                         | [51519.781, 51709.779] | 339264604 | 4856184   | [12198KB, 12198KB]  | 1MB      |         |         | 10461210.85 |
| 5  | -> Vector Hash Aggregate                                        | [13875.656, 13016.454] | 339264604 | 4856184   | [733850KB, 74684KB] | 16MB     | [20.20] |         | 10457195.65 |
| 6  | -> Vector Partition Iterator                                    | [9035.202, 13565.884]  | 970000000 | 935838097 | [9KB, 9KB]          | 1MB      |         |         | 10195891.68 |
| 7  | -> Partitioned CStore Scan on xujie_mp_day_energy_mv_1 (7 rows) | [9015.645, 13535.346]  | 970000000 | 935838097 | [845KB, 845KB]      | 1MB      |         |         | 10195891.68 |

算子级调优示例

**示例1：**基表扫描时，对于点查或者范围扫描等过滤大量数据的查询，如果使用SeqScan全表扫描会比较耗时，可以在条件列上建立索引选择IndexScan进行索引扫描提升扫描效率。

| explain (analyze on, costs off) select * from store_sales where ss_sold_date_sk = 2450944;     |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
|------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------------------------------|----------------------|--------|--------------|---------|--|--|--|--|
| id                                                                                             | operation                                  | A-time               | A-rows | Peak Memory  | A-width |  |  |  |  |
| 1                                                                                              | -> Streaming (type: GATHER)                | 3666.020             | 3360   | 195KB        |         |  |  |  |  |
| 2                                                                                              | -> Seq Scan on store_sales                 | [3594.611, 3594.611] | 3360   | [34KB, 34KB] |         |  |  |  |  |
| Predicate Information (identified by plan id)                                                  |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
| 2 --Seq Scan on store_sales                                                                    |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
| Filter: (ss_sold_date_sk = 2450944)                                                            |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
| Rows Removed by Filter: 4968936                                                                |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
| create index idx on store_sales_row(ss_sold_date_sk);                                          |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
| CREATE INDEX                                                                                   |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
| explain (analyze on, costs off) select * from store_sales_row where ss_sold_date_sk = 2450944; |                                            |                      |        |              |         |  |  |  |  |
| id                                                                                             | operation                                  | A-time               | A-rows | Peak Memory  | A-width |  |  |  |  |
| 1                                                                                              | -> Streaming (type: GATHER)                | 81.524               | 3360   | 195KB        |         |  |  |  |  |
| 2                                                                                              | -> Index Scan using idx on store_sales_row | [13.352, 13.352]     | 3360   | [34KB, 34KB] |         |  |  |  |  |

上述例子中，全表扫描返回3360条数据，过滤掉大量数据，在ss\_sold\_date\_sk列上建立索引后，使用IndexScan扫描效率显著提高，从3.6秒提升到13毫秒。

**示例2：**如果从执行计划中看，两表join选择了NestLoop，而实际行数比较大时，NestLoop Join可能执行比较慢。如下的例子中NestLoop耗时181秒，如果设置参数enable\_mergejoin=off关掉Merge Join，同时设置参数enable\_nestloop=off关掉NestLoop，让优化器选择HashJoin，则Join耗时提升至200多毫秒。

| postgres=# explain analyze select count(*) from store_sales ss, item i where ss.ss_item_sk = i.i_item_sk; |                                    |                          |             |         |                |          |         |         |             |
|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------------------|--------------------------|-------------|---------|----------------|----------|---------|---------|-------------|
| id                                                                                                        | operation                          | A-time                   | A-rows      | E-rows  | Peak Memory    | E-memory | A-width | E-width | E-costs     |
| 1                                                                                                         | -> Row Adapter                     | 184300.301               | 1           | 1       | 11KB           |          |         |         | 48629179.77 |
| 2                                                                                                         | -> Vector Aggregate                | 184300.280               | 1           | 1       | 181KB          |          |         |         | 48629179.77 |
| 3                                                                                                         | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 184300.186               | 4           | 4       | 189KB          |          |         |         | 48629179.77 |
| 4                                                                                                         | -> Vector Aggregate                | [165575.384, 184252.368] | 4           | 4       | [140KB, 140KB] | 1MB      |         |         | 48629179.61 |
| 5                                                                                                         | -> Vector Nest Loop (6,7)          | [162918.848, 181438.162] | 2880404     | 2880404 | [74KB, 74KB]   | 1MB      |         |         | 48627379.35 |
| 6                                                                                                         | -> CStore Scan on store_sales ss   | [15.460, 16.229]         | 2880404     | 2880404 | [490KB, 490KB] | 1MB      |         |         | 16683.10    |
| 7                                                                                                         | -> Vector Materialize              | [118314.521, 132478.454] | 12968211302 | 18000   | [869KB, 900KB] | 16MB     | [8,8]   |         | 3890.00     |
| 8                                                                                                         | -> CStore Scan on item i (8 rows)  | [0.234, 0.243]           | 18000       | 18000   | [476KB, 476KB] | 1MB      |         |         | 3867.50     |
| postgres=# set enable_nestloop=off;                                                                       |                                    |                          |             |         |                |          |         |         |             |
| SET                                                                                                       |                                    |                          |             |         |                |          |         |         |             |
| postgres=# set enable_mergejoin=off;                                                                      |                                    |                          |             |         |                |          |         |         |             |
| SET                                                                                                       |                                    |                          |             |         |                |          |         |         |             |
| postgres=# explain analyze select count(*) fpostgres=# ales ss, item i where ss.ss_item_sk = i.i_item_sk; |                                    |                          |             |         |                |          |         |         |             |
| id                                                                                                        | operation                          | A-time                   | A-rows      | E-rows  | Peak Memory    | E-memory | A-width | E-width | E-costs     |
| 1                                                                                                         | -> Row Adapter                     | 291.066                  | 1           | 1       | 11KB           |          |         |         | 32308.66    |
| 2                                                                                                         | -> Vector Aggregate                | 291.052                  | 1           | 1       | 181KB          |          |         |         | 32308.66    |
| 3                                                                                                         | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 290.973                  | 4           | 4       | 188KB          |          |         |         | 32308.66    |
| 4                                                                                                         | -> Vector Aggregate                | [1220.792, 234.532]      | 4           | 4       | [140KB, 140KB] | 1MB      |         |         | 32308.50    |
| 5                                                                                                         | -> Vector Hash Join (6,7)          | [209.807, 223.345]       | 2880404     | 2880404 | [230KB, 241KB] | 16MB     | [8,8]   |         | 30508.24    |
| 6                                                                                                         | -> CStore Scan on store_sales ss   | [13.132, 13.717]         | 2880404     | 2880404 | [490KB, 490KB] | 1MB      |         |         | 16683.10    |
| 7                                                                                                         | -> CStore Scan on item i (7 rows)  | [0.214, 0.246]           | 18000       | 18000   | [477KB, 477KB] | 1MB      |         |         | 3867.50     |

**示例3：**通常情况下Agg选择HashAgg性能较好，如果大结果集选择了Sort+GroupAgg，则需要设置enable\_sort=off，HashAgg耗时明显优于Sort+GroupAgg。

| postgres=# explain analyze select count(*) from store_sales group by ss_item_sk; |                                    |                      |         |         |                     |          |         |         |          |
|----------------------------------------------------------------------------------|------------------------------------|----------------------|---------|---------|---------------------|----------|---------|---------|----------|
| id                                                                               | operation                          | A-time               | A-rows  | E-rows  | Peak Memory         | E-memory | A-width | E-width | E-costs  |
| 1                                                                                | -> Row Adapter                     | 1977.385             | 18000   | 17644   | 20KB                |          |         |         | 92875.24 |
| 2                                                                                | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 1973.617             | 18000   | 17644   | 194KB               |          |         |         | 92875.24 |
| 3                                                                                | -> Vector Sort Aggregate           | [1784.800, 1893.243] | 18000   | 17644   | [273KB, 273KB]      | 1MB      |         |         | 92186.02 |
| 4                                                                                | -> Vector Sort                     | [1752.270, 1846.357] | 2880404 | 2880404 | [12846KB, 135135KB] | 16MB     | [8,8]   |         | 88541.40 |
| 5                                                                                | -> CStore Scan on store_sales      | [12.483, 13.548]     | 2880404 | 2880404 | [490KB, 490KB]      | 1MB      |         |         | 16683.10 |
| (5 rows)                                                                         |                                    |                      |         |         |                     |          |         |         |          |



```
postgres=# set enable_sort=off;
SET
postgres=# explain analyze select count(*) from store_sales group by ss_item_sk;
--id--
--id-- | --operation-- | --A-time-- | --A-rows-- | --E-rows-- | --Peak Memory-- | --E-memory-- | --A-width-- | --E-width-- | --E-costs--
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | --> Row Adapter | 838.218 | 18000 | 17644 | 20KB | | | | 4 | 21016.93
2 | --> Vector Streaming (type: GATHER) | 834.264 | 18000 | 17644 | 222KB | | | | 4 | 21016.93
3 | --> Vector Hash Aggregate | [585.017,758.204] | 18000 | 17644 | [249352KB, 262564KB] | 16MB | [8,8] | | 4 | 20327.72
4 | --> CStore Scan on store_sales | [12.540,13.941] | 2880404 | 2880404 | [490KB, 490KB] | 1MB | | | 4 | 16683.10
(4 rows)
```

### 14.4.7.6 数据倾斜调优

数据倾斜问题是分布式架构的重要难题，它破坏了MPP架构中各个节点对等的要求，导致单节点（倾斜节点）所存储或者计算的数据量远大于其他节点，所以会造成以下危害：

- 存储上的倾斜会严重限制系统容量，在系统容量不饱和的情况下，由于单节点倾斜的限制，使得整个系统容量无法继续增长。
- 计算上的倾斜会严重影响系统性能，由于倾斜节点所需要运算的数据量远大于其它节点，导致倾斜节点降低系统整体性能。
- 数据倾斜还严重影响了MPP架构的扩展性。由于在存储或者计算时，会将相同值的数据放到同一节点，因此当倾斜数据（大量数据的值相同）出现之后，即使增加节点，系统瓶颈仍然受限于倾斜节点的容量或者性能。

DWS数据库针对数据倾斜问题给出了完整的解决方案，包括存储倾斜和计算倾斜两大问题，下面分别进行介绍。

### 存储层数据倾斜

DWS数据库中，数据分布存储在各个DN上，通过分布式执行提高查询的效率。但是，如果数据分布存在倾斜，则会导致分布式执行某些DN成为瓶颈，影响查询性能。这种情况通常是由于分布列选择不合理，可以通过调整分布列的方式解决。

例如下例：

```
explain performance select count(*) from inventory;
5 --CStore Scan on lmz.inventory
 dn_6001_6002 (actual time=0.444..83.127 rows=42000000 loops=1)
 dn_6003_6004 (actual time=0.512..63.554 rows=27000000 loops=1)
 dn_6005_6006 (actual time=0.722..99.033 rows=45000000 loops=1)
 dn_6007_6008 (actual time=0.529..100.379 rows=51000000 loops=1)
 dn_6009_6010 (actual time=0.382..71.341 rows=36000000 loops=1)
 dn_6011_6012 (actual time=0.547..100.274 rows=51000000 loops=1)
 dn_6013_6014 (actual time=0.596..118.289 rows=60000000 loops=1)
 dn_6015_6016 (actual time=1.057..132.346 rows=63000000 loops=1)
 dn_6017_6018 (actual time=0.940..110.310 rows=54000000 loops=1)
 dn_6019_6020 (actual time=0.231..41.198 rows=21000000 loops=1)
 dn_6021_6022 (actual time=0.927..114.538 rows=54000000 loops=1)
 dn_6023_6024 (actual time=0.637..118.385 rows=60000000 loops=1)
 dn_6025_6026 (actual time=0.288..32.240 rows=15000000 loops=1)
 dn_6027_6028 (actual time=0.566..118.096 rows=60000000 loops=1)
 dn_6029_6030 (actual time=0.423..82.913 rows=42000000 loops=1)
 dn_6031_6032 (actual time=0.395..78.103 rows=39000000 loops=1)
 dn_6033_6034 (actual time=0.376..51.052 rows=24000000 loops=1)
 dn_6035_6036 (actual time=0.569..79.463 rows=39000000 loops=1)
```

在performance信息中，可以看到inventory表各DN的scan行数，发现各DN的行数差距较大，最大的为63000000，最小的只有15000000，差了4倍。这个差距对于数据扫描的性能影响还可以接受，但如果上层有join算子，则影响较大。

通常，数据表在各DN上是hash分布的，因此分布列的选择很重要。通过table\_skewness()函数来查看上述inventory表在各DN的数据分布倾斜，查询结果如下：

```
select table_skewness('inventory');
 table_skewness
```

```

("dn_6015_6016",63000000,8.046%)
("dn_6013_6014",60000000,7.663%)
("dn_6023_6024",60000000,7.663%)
("dn_6027_6028",60000000,7.663%)
("dn_6017_6018",54000000,6.897%)
("dn_6021_6022",54000000,6.897%)
("dn_6007_6008",51000000,6.513%)
("dn_6011_6012",51000000,6.513%)
("dn_6005_6006",45000000,5.747%)
("dn_6001_6002",42000000,5.364%)
("dn_6029_6030",42000000,5.364%)
("dn_6031_6032",39000000,4.981%)
("dn_6035_6036",39000000,4.981%)
("dn_6009_6010",36000000,4.598%)
("dn_6003_6004",27000000,3.448%)
("dn_6033_6034",24000000,3.065%)
("dn_6019_6020",21000000,2.682%)
("dn_6025_6026",15000000,1.916%)
(18 rows)
```

通过查询建表定义，可以发现，目前该表是以inv\_date\_sk作为分布列的，导致存在倾斜。通过查看各列的数据分布情况，改为inv\_item\_sk作为分布列，则倾斜情况分布如下：

```
select table_skewness('inventory');
table_skewness

("dn_6001_6002",43934200,5.611%)
("dn_6007_6008",43829420,5.598%)
("dn_6003_6004",43781960,5.592%)
("dn_6031_6032",43773880,5.591%)
("dn_6033_6034",43763280,5.589%)
("dn_6011_6012",43683600,5.579%)
("dn_6013_6014",43551660,5.562%)
("dn_6027_6028",43546340,5.561%)
("dn_6009_6010",43508700,5.557%)
("dn_6023_6024",43484540,5.554%)
("dn_6019_6020",43466800,5.551%)
("dn_6021_6022",43458500,5.550%)
("dn_6017_6018",43448040,5.549%)
("dn_6015_6016",43247700,5.523%)
("dn_6005_6006",43200240,5.517%)
("dn_6029_6030",43181360,5.515%)
("dn_6025_6026",43179700,5.515%)
("dn_6035_6036",42960080,5.487%)
(18 rows)
```

数据分布倾斜的问题得到解决。

除了table\_skewness()函数外，当前版本还提供了table\_distribution函数和PGXC\_GET\_TABLE\_SKEWNESS视图，可以更加高效的查询各表的数据倾斜情况。

## 计算层数据倾斜

即使通过修改表的分布键，使得数据存储在各个节点上是均衡的，但是在执行查询的过程中，仍然可能出现数据倾斜的问题。在运算过程中某个算子在DN上输出的结果集出现倾斜，从而导致此算子上层的运算出现计算倾斜。一般来说，这是由于在执行过程中，数据重分布导致的。

在查询执行的过程中，join key、group by key等不是表的分布列，因此需要按照join key、group by key上数据的hash值，让数据在各个DN之间进行重新分布，这个过程对应于计划中的Redistribute算子。当重分布列上的数据存在倾斜时，就会导致运行时的数据倾斜，即重分布后部分节点的数据远大于其他。倾斜节点需要处理更多的数据，导致倾斜节点的计算性能远低于其他节点。

如下例中，s表和t表join，join条件中的s.x和t.x均不是表的分布列，因此需要重分布（REDISTRIBUTE算子）。其中s.x列上存在倾斜值，t.x上不存在倾斜。id=6的stream算子在datanode2节点输出的结果集是其他DN的3倍，从而导致了计算倾斜。

```
select * from skew s, test t where s.x = t.x order by s.a limit 1;
```

| id | operation                         | A-time                 |
|----|-----------------------------------|------------------------|
| 1  | -> Limit                          | 52622.382              |
| 2  | -> Streaming (type: GATHER)       | 52622.374              |
| 3  | -> Limit                          | [30138.494, 52598.994] |
| 4  | -> Sort                           | [30138.486, 52598.986] |
| 5  | -> Hash Join (6,8)                | [30127.013, 41483.275] |
| 6  | -> Streaming (type: REDISTRIBUTE) | [11365.110, 22024.845] |
| 7  | -> Seq Scan on public.skew s      | [2019.168, 2175.369]   |
| 8  | -> Hash                           | [2460.108, 2499.850]   |
| 9  | -> Streaming (type: REDISTRIBUTE) | [1056.214, 1121.887]   |
| 10 | -> Seq Scan on public.test t      | [310.848, 325.569]     |

```
6 --Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 datanode1 (rows=5050368)
 datanode2 (rows=15276032)
 datanode3 (rows=5174272)
 datanode4 (rows=5219328)
```

和存储倾斜相比，计算倾斜更难以提前识别，因此GaussDB提出了RLBT(Runtime Load Balance Technology)方案，用于解决运行时的计算倾斜问题，该特性由参数 [skew\\_option](#) 控制。RLBT方案主要分为两个层面，第一步是计算倾斜识别，第二步是计算倾斜解决。下面分别进行介绍。

## 1. 倾斜识别

计算倾斜的识别，即预先识别计算过程中的重分布列是否存在倾斜数据。RLBT方案中给出了三个解决手段，统计信息识别，hint方式指定以及规则识别：

### - 统计信息识别

需要用户先执行ANALYZE收集各表的统计信息，然后优化器能够自动利用统计信息对重分布键上的倾斜数据进行提前识别，对于存在倾斜的查询，生成相应的优化计划。在重分布键有多列的情况，只有所有列都属于同一个基表才能利用统计信息进行识别。

统计信息只能给出基表的倾斜情况，当基表某一列存在倾斜，其他列上带有过滤条件，或者经过和其他表的join之后，无法准确判断倾斜列上倾斜数据是否依旧存在。当skew\_option为normal时，这里认为倾斜数据依旧存在，仍然会对基表中识别到的倾斜进行优化；当skew\_option为lazy时，这里认为倾斜数据已经不再存在，也就不会进行相应的优化。

### - hint方式指定

统计信息有着一定的局限性，对于较为复杂的查询，其中间结果难以通过统计信息进行估算和识别倾斜数据。对于这种情况，DWS设计了hint手段，通过用户手动指定的方式，给定倾斜信息。优化器根据用户给定的倾斜信息，来对查询进行优化。详细hint使用语法参见[运行倾斜的hint](#)。

### - 规则识别

现在BI系统会产生大量带有outer join（left join、right join、full join）的SQL，outer join在匹配失败的情况下会补空产生大量NULL值，如果接下来在补空列上进行join或者group by操作，就会导致NULL值倾斜。当前RLBT技术会自动识别这种场景，并生成相应的NULL值倾斜优化计划。

## 2. 计算倾斜解决

在解决倾斜时，目前针对最常见的join和agg算子进行了优化。

### - join优化

基本思路是将倾斜数据和非倾斜数据进行隔离处理。主要分为以下三种情况：

- a. join两侧都需要做重分布：
  - 对倾斜侧做PART\_REDISIBUTE\_PART\_ROUNDROBIN，其中对倾斜数据做roundrobin，非倾斜数据做redistribute；
  - 对非倾斜侧做PART\_REDISIBUTE\_PART\_BROADCAST，其中对倾斜数据做broadcast，非倾斜数据做redistribute；
- b. join一侧需要重分布，另一侧不需要重分布：
  - 对需要重分布的一侧做PART\_REDISIBUTE\_PART\_ROUNDROBIN；
  - 对不需要重分布的一侧做PART\_LOCAL\_PART\_BROADCAST，其中对等于倾斜值的部分做broadcast，其余数据保留在本地。
- c. 对于有补NULL值的表：
  - 对该表做PART\_REDISIBUTE\_PART\_LOCAL，其中将NULL值保留在本地，其余数据做redistribute。

以前面的查询为例，s.x列上存在倾斜数据，倾斜数据的值为0。优化器通过统计信息，识别到了该倾斜数据，生成了倾斜优化计划如下：

| id | operation                                                                                                                                                            | A-time                |
|----|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------------------|
| 1  | -> Limit                                                                                                                                                             | 23642.049             |
| 2  | -> Streaming (type: GATHER)                                                                                                                                          | 23642.041             |
| 3  | -> Limit                                                                                                                                                             | [23310.768,23618.021] |
| 4  | -> Sort                                                                                                                                                              | [23310.761,23618.012] |
| 5  | -> Hash Join (6,8)                                                                                                                                                   | [20898.341,21115.272] |
| 6  | -> Streaming(type: PART REDISTRIBUTE PART ROUNDROBIN)                                                                                                                | [7125.834,7472.111]   |
| 7  | -> Seq Scan on public.skew s                                                                                                                                         | [1837.079,1911.025]   |
| 8  | -> Hash                                                                                                                                                              | [2612.484,2640.572]   |
| 9  | -> Streaming(type: PART REDISTRIBUTE PART BROADCAST)                                                                                                                 | [1193.548,1297.894]   |
| 10 | -> Seq Scan on public.test t                                                                                                                                         | [314.343,328.707]     |
| 5  | --Vector Hash Join (6,8)<br>Hash Cond: s.x = t.x<br>Skew Join Optimized by Statistic                                                                                 |                       |
| 6  | --Streaming(type: PART REDISTRIBUTE PART ROUNDROBIN)<br>datanode1 (rows=7635968)<br>datanode2 (rows=7517184)<br>datanode3 (rows=7748608)<br>datanode4 (rows=7818240) |                       |

上述执行计划中，可以看到Skew Join Optimized by Statistic的字样，代表该计划为倾斜优化计划，其中Statistic关键字代表该倾斜优化来自于统计信息，除此之外还有Hint和Rule，分别代表倾斜优化来自于hint语句和规则。对比前面的计划可以看到，这里对于非倾斜数据和倾斜数据做了分别处理。对于s表中的非倾斜数据，依旧按照原有的方案，根据数据的hash值进行重分布；而对于倾斜数据（即等于0的数据），则通过轮询发送的方式，均衡地发送到所有节点。通过这样的方式，解决了倾斜数据分布不均衡的问题。

同时，为了保证结果的正确性，需要对t表做相应的处理。对于t表中等于0（s.x表中的倾斜值）的数据做广播，对于其他数据，依旧根据数据的hash值进行重分布。

通过这样的方式，就解决了join操作中，数据倾斜的问题。从上面的结果来看，id=6的stream算子各个DN的输出结果已经非常均衡，同时查询端到端性能提升了1倍。

如果执行计划中Stream算子类型显示为HYBRID，则表示对不同的倾斜数据所应用的stream方式不同，例如以下计划：

```
EXPLAIN (nodes OFF, costs OFF) SELECT COUNT(*) FROM skew_scol s, skew_scol1 s1 WHERE s.b = s1.c;
```

| QUERY PLAN                                    |                              |
|-----------------------------------------------|------------------------------|
| -----                                         |                              |
| id                                            | operation                    |
| -----                                         |                              |
| 1                                             | -> Aggregate                 |
| 2                                             | -> Streaming (type: GATHER)  |
| 3                                             | -> Aggregate                 |
| 4                                             | -> Hash Join (5,7)           |
| 5                                             | -> Streaming(type: HYBRID)   |
| 6                                             | -> Seq Scan on skew_scol s   |
| 7                                             | -> Hash                      |
| 8                                             | -> Streaming(type: HYBRID)   |
| 9                                             | -> Seq Scan on skew_scol1 s1 |
| Predicate Information (identified by plan id) |                              |
| -----                                         |                              |
| 4 --Hash Join (5,7)                           |                              |
| Hash Cond: (s.b = s1.c)                       |                              |
| Skew Join Optimized by Statistic              |                              |
| 5 --Streaming(type: HYBRID)                   |                              |
| Skew Filter: (b = 1)                          |                              |
| Skew Filter: (b = 0)                          |                              |
| 8 --Streaming(type: HYBRID)                   |                              |
| Skew Filter: (c = 0)                          |                              |
| Skew Filter: (c = 1)                          |                              |

数据1在skew\_scol表上有倾斜，对倾斜数据做roundrobin，非倾斜数据做redistribute。

数据0在skew\_scol表上是非倾斜侧，对倾斜数据做broadcast，非倾斜数据做redistribute。

由此可以看到两个stream类型分别是PART REDISTRIBUTE PART ROUNDROBIN和PART REDISTRIBUTE PART BROADCAST，这里标记stream类型为HYBRID类型。

– agg优化

对于agg操作，解决倾斜的思路与join操作不同，这里是通过首先在本DN内按照group by key进行去重操作，然后再进行重分布。因为经过DN内部去重之后，从全局来看，每个值的数量都不会超过DN数，因此不会出现严重的数据倾斜问题。以如下query为例：

```
select c1, c2, c3, c4, c5, c6, c7, c8, c9, count(*) from t group by c1, c2, c3, c4, c5, c6, c7, c8, c9 limit 10;
```

原执行结果如下：

| id                                | operation                        | A-time                 | A-rows   |
|-----------------------------------|----------------------------------|------------------------|----------|
| -----                             |                                  |                        |          |
| 1                                 | -> Streaming (type: GATHER)      | 130621.783             | 12       |
| 2                                 | -> GroupAggregate                | [85499.711,130432.341] | 12       |
| 3                                 | -> Sort                          | [85499.509,103145.632] | 36679237 |
| 4                                 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | [25668.897,85499.050]  | 36679237 |
| 5                                 | -> Seq Scan on public.t          | [9835.069,10416.388]   | 36679237 |
| 4 --Streaming(type: REDISTRIBUTE) |                                  |                        |          |
| datanode1 (rows=36678837)         |                                  |                        |          |
| datanode2 (rows=100)              |                                  |                        |          |
| datanode3 (rows=100)              |                                  |                        |          |
| datanode4 (rows=200)              |                                  |                        |          |

其中存在大量倾斜数据，导致数据按照group by key进行重分布之后，datanode1的数据量是其他节点的数十万倍。在倾斜优化之后，首先在本DN进行一次group by操作，达到数据去重的效果，然后再进行重分布，可以发现基本没有数据倾斜的问题出现。

| id | operation                        | A-time                |
|----|----------------------------------|-----------------------|
| 1  | -> Streaming (type: GATHER)      | 10961.337             |
| 2  | -> HashAggregate                 | [10953.014,10953.705] |
| 3  | -> HashAggregate                 | [10952.957,10953.632] |
| 4  | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | [10952.859,10953.502] |
| 5  | -> HashAggregate                 | [10084.280,10947.139] |
| 6  | -> Seq Scan on public.t          | [4757.031,5201.168]   |

Predicate Information (identified by plan id)

```
3 --HashAggregate
 Skew Agg Optimized by Statistic

4 --Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 datanode1 (rows=17)
 datanode2 (rows=8)
 datanode3 (rows=8)
 datanode4 (rows=14)
```

#### 适用范围

##### - join算子

- 支持nest loop, merge join, hash join等join方式;
- 当倾斜数据处于join的left侧时, 支持inner join, left join, semi join, anti join; 当倾斜属于位于join的right侧时, 支持inner join, right join, right semi join, right anti join。
- 通过统计信息得到的倾斜优化计划, 优化器会根据代价判断该计划是否为最优计划。通过hint和规则会强制生成倾斜优化计划。

##### - agg算子

- array\_agg、string\_agg、subplan in agg qual这几种场景不支持优化;
- 通过统计信息识别到的倾斜优化计划会受到代价、plan\_mode\_seed参数、best\_agg\_plan参数影响, 而hint、规则识别到的不会。

### 14.4.7.7 plan management

DWS随着数据库参数设置的更改、版本的升级、数据的变化等, 同一个语句的执行计划会存在差异, 同时造成执行性能的劣化。plan management可通过为语句绑定指定的计划来防止计划跳变而产生的性能劣化。

plan management主要包括为计划生成唯一标识、为语句和计划生成sql\_hash和plan\_hash、计划保存和使用、计划失效等部分。

#### 为计划生成唯一标识

如果要为语句指定一个固定的计划, 那么每个语句及其计划必须拥有一个唯一的标识, 即sql\_hash和plan\_hash。

可以通过开启GUC参数`enable_generate_plan_hash`为outline生成唯一标识plan\_hash。

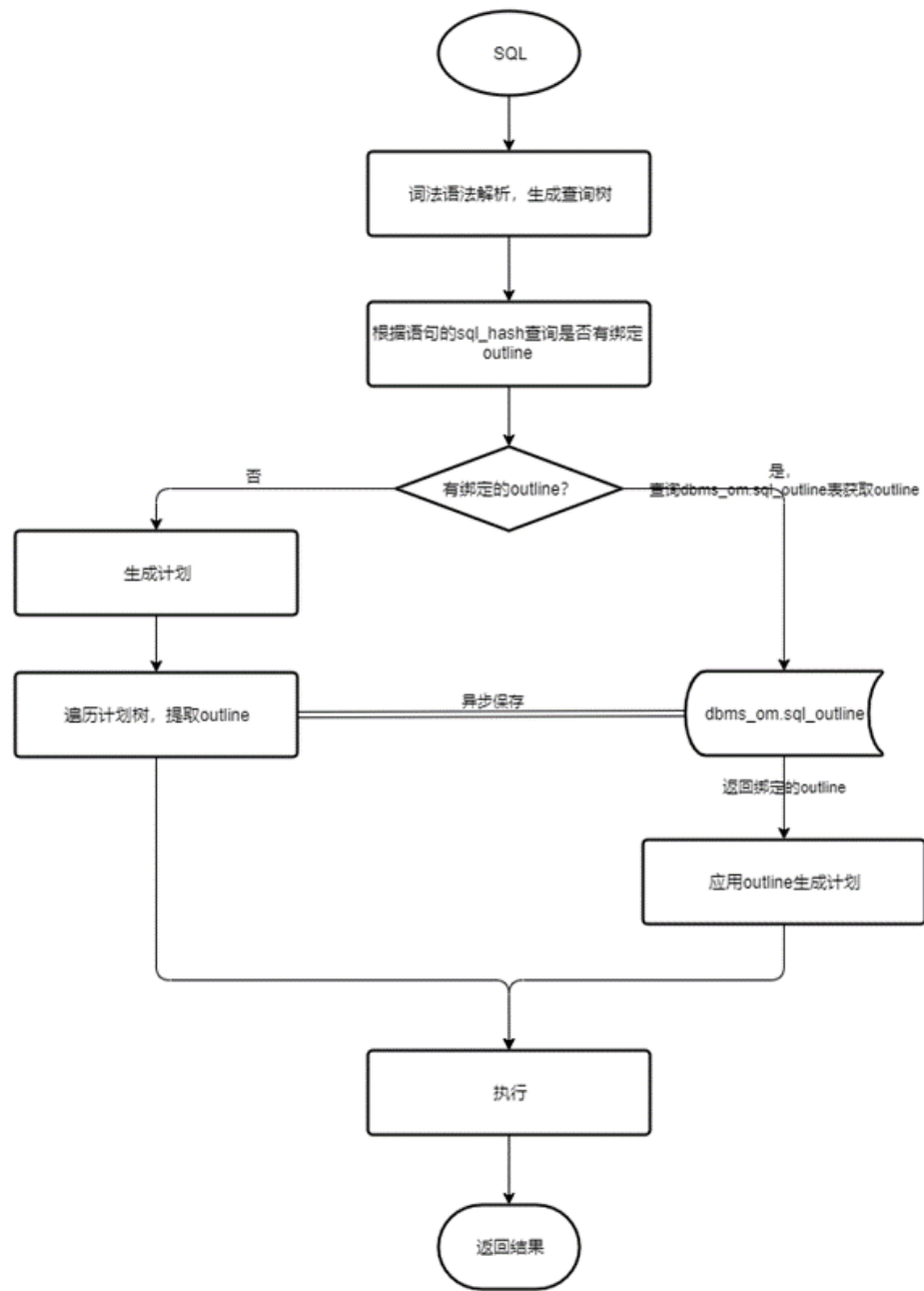
#### 适用于生成 outline 的计划

除FQS和CN强量化计划外, 其他计划都会生成outline。

outline 保存和使用

下图是outline保存和使用在语句执行过程中处理流程。

图 14-9 outline 保存和使用流程



outline保存

outline保存，即将计划自动生成的outline记录到SQL\_OUTLINE系统表中，以供后续将其绑定给SQL语句。

- 如果同一个sql\_hash的语句不存在该outline\_name的outline，则保存该outline；若已经存在同名的outline，则不会重复保存。

- outline是在语句正确执行完成后才进行保存的，如果执行出错，则不会保存。

可以通过设置GUC参数`planmgmt_options`来保存outline，例如：

- 设置`planmgmt_options = 'plan_save_mode_outline, plan_save_level_topsql'`，满足记录topsql的语句才将其outline进行保存。
- 或
- 设置`planmgmt_options = 'plan_save_mode_outline, plan_save_level_all'`，表示将outline进行保存。

#### 说明

plan management虽可以使语句执行性能稳定，但启用plan management也存在性能消耗，不适用于非资源消耗型的简单语句。因此建议设置`planmgmt_options = 'plan_save_mode_outline, plan_save_level_topsql'`，可避免将简单语句的计划也进行保存。

#### outline使用

使用`pgxc_bind_plan`函数为语句绑定一个outline后，可设置`planmgmt_options = 'plan_save_mode_outline, plan_save_level_topsql, enable_plan_baseline'`，使得执行语句时可以使用该绑定的outline。

#### 须知

当前通过plan management支持自动提取以下hint：支持join顺序的leading hint、join方式的hint、scan方式的hint、指定倾斜列的skew hint和指定分布方式的stream hint。

通过plan management绑定outline来固定计划的根本是通过outline中的hint来固定计划，由于outline中支持自动提取的hint类型有限，有以下约束：

- 如果sql中手工增删或修改了outline中不支持的hint，可能会出现绑定outline后，计划不能被固定：
  - no merge hint: sql1中指定了no merge hint，sql2和sql1的差别仅在于没有指定no merge hint，sql1和sql2的sql\_hash是一样的，所以进行outline绑定就会同时给sql1和sql2都绑定，如果绑定的是sql1生成的outline，则sql2执行时绑定的outline就会不生效，同理反过来也是成立的。这是因为no merge hint限制了子查询的提升，语句块的层次不同，生成的outline中的hint应用的语句块在子查询提升和不提升时是不一样的，所以会导致绑定后无法找到hint中对应的表而无法生效。
  - GUC hint: 与no merge hint同理。
- 可通过人工修改自动生成的outline，添加outline中不支持自动提取的hint，来固定计划。

## plan management 使用示例

### 步骤1 设置开启plan management。

```
SET resource_track_cost=0;
SET resource_track_duration=0;
SET enable_generate_plan_hash = on;
SET planmgmt_options='plan_save_mode_outline,plan_save_level_topsql,enable_plan_baseline';
```

### 步骤2 连接数据库创建表和索引。

```
CREATE TABLE t1(a1 int, b1 int, c1 serial) DISTRIBUTE BY hash(a1);
INSERT INTO t1(a1, b1) VALUES(generate_series(1, 10), generate_series(1, 8));
```



```
CREATE INDEX idx_t1_b1 on t1(b1);
CREATE TABLE t2(a2, b2, c2) AS SELECT * FROM t1;
```

### 步骤3 查看不使用索引和使用索引两个语句的计划。

查看不使用索引的语句计划：

```
EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select count(*) from t1, t2 where b1 = 1 and a1 = a2;
```

```
QUERY PLAN

id | operation | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | --> Aggregate | 1 | | | | 8 | 9.02
2 | --> Streaming (type: GATHER) | 2 | | | | 8 | 9.02
3 | --> Aggregate | 2 | | 1MB | | 8 | 3.02
4 | --> Hash Join (5,6) | 20 | | 1MB | | 0 | 2.98
5 | --> Seq Scan on public.t2 | 40 | 5 | 1MB | | 4 | 1.20
6 | --> Hash | 10 | 1 | 16MB | | 4 | 1.56
7 | --> Streaming(type: BROADCAST) | 10 | | 2MB | | 4 | 1.56
8 | --> Seq Scan on public.t1 | 5 | | 1MB | | 4 | 1.25

Predicate Information (identified by plan id)

4 --Hash Join (5,6)
Hash Cond: (t2.a2 = t1.a1)
8 --Seq Scan on public.t1
Filter: (t1.b1 = 1)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Aggregate
Output: pg_catalog.count(*)
2 --Streaming (type: GATHER)
Output: (count(*))
Node/s: All datanodes
3 --Aggregate
Output: count(*)
5 --Seq Scan on public.t2
Output: t2.a2, t2.b2, t2.c2
6 --Hash
Output: t1.a1
7 --Streaming(type: BROADCAST)
Output: t1.a1
Spawn on: All datanodes
Consumer Nodes: All datanodes
8 --Seq Scan on public.t1
Output: t1.a1
Distribute Key: t1.a1

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel$1
5 - sel$1 / public.t2@sel$1
8 - sel$1 / public.t1@sel$1

Outline Data

/*+
begin_outline_data
Leading[(@sel$1 public.t2@sel$1 public.t1@sel$1)
HashJoin[(@sel$1 public.t2@sel$1 public.t1@sel$1)
TableScan[(@sel$1 public.t2@sel$1)
Broadcast[(@sel$1 public.t1@sel$1)
TableScan[(@sel$1 public.t1@sel$1)
end_outline_data
*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB
Query Max mem: 4710400KB
Query estimated mem: 5408KB
Parser runtime: 0.044 ms
Planner runtime: 1.167 ms
Unique SQL Id: 1960277016
Unique SQL Hash: sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704
Unique Plan Hash: plan_414b7354a6cfc22ccc44aa8244024921
(67 rows)
```

查看使用索引的语句计划：

EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select /\*+ indexscan(t1 idx\_t1\_b1) \*/ count(\*) from t1, t2 where b1 = 1 and a1 = a2;

QUERY PLAN

| id | operation                                   | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs |
|----|---------------------------------------------|--------|------------|----------|---------|---------|
| 1  | --> Aggregate                               | 1      |            |          | 8       | 20.05   |
| 2  | --> Streaming (type: GATHER)                | 2      |            |          | 8       | 20.05   |
| 3  | --> Aggregate                               | 2      |            | 1MB      | 8       | 14.05   |
| 4  | --> Hash Join (5,6)                         | 20     |            | 1MB      | 0       | 14.02   |
| 5  | --> Seq Scan on public.t2                   | 40     | 5          | 1MB      | 4       | 1.20    |
| 6  | --> Hash                                    | 10     | 1          | 16MB     | 4       | 12.60   |
| 7  | --> Streaming(type: BROADCAST)              | 10     |            | 2MB      | 4       | 12.60   |
| 8  | --> Index Scan using idx_t1_b1 on public.t1 | 5      |            | 1MB      | 4       | 12.29   |

Predicate Information (identified by plan id)

4 --Hash Join (5,6)  
Hash Cond: (t2.a2 = t1.a1)  
8 --Index Scan using idx\_t1\_b1 on public.t1  
Index Cond: (t1.b1 = 1)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Aggregate  
Output: pg\_catalog.count(\*)  
2 --Streaming (type: GATHER)  
Output: (count(\*))  
Node/s: All datanodes  
3 --Aggregate  
Output: count(\*)  
5 --Seq Scan on public.t2  
Output: t2.a2, t2.b2, t2.c2  
6 --Hash  
Output: t1.a1  
7 --Streaming(type: BROADCAST)  
Output: t1.a1  
Spawn on: All datanodes  
Consumer Nodes: All datanodes  
8 --Index Scan using idx\_t1\_b1 on public.t1  
Output: t1.a1  
Distribute Key: t1.a1

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel\$1  
5 - sel\$1 / public.t2\$sel\$1  
8 - sel\$1 / public.t1\$sel\$1

Outline Data

/\*+  
begin\_outline\_data  
Leading(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1" public.t1\$sel\$1")  
HashJoin(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1" public.t1\$sel\$1")  
TableScan(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1")  
Broadcast(@"sel\$1" public.t1\$sel\$1")  
IndexScan(@"sel\$1" public.t1\$sel\$1" idx\_t1\_b1)  
end\_outline\_data  
\*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB  
Query Max mem: 4710400KB  
Query estimated mem: 5408KB  
Parser runtime: 0.069 ms  
Planner runtime: 1.115 ms  
Unique SQL Id: 1960277016  
Unique SQL Hash: sql\_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704  
Unique Plan Hash: plan\_00df934ed2620cb09c5f51a32f1945fd  
(67 rows)

步骤4 查看sql\_outline表中保存的计划。

SELECT sql\_hash, plan\_hash, outline\_name, outline FROM dbms\_om.sql\_outline WHERE outline like '%public.t1%public.t2%';

| sql_hash                             | plan_hash                             | outline_name                             | outline                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
|--------------------------------------|---------------------------------------|------------------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704 | plan_414b7314e4cfc220cc04aa8244024921 | outline_b390d2977f110c2ab6d03e39dca8190b | /*+<br>begin_outline_data<br>Leading(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1" public.t1\$sel\$1")<br>HashJoin(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1" public.t1\$sel\$1")<br>TableScan(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1")<br>Broadcast(@"sel\$1" public.t1\$sel\$1")<br>TableScan(@"sel\$1" public.t1\$sel\$1")<br>end_outline_data<br>*/           |
| sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704 | plan_00df934ed2620cb09c5f51a32f1945fd | outline_ae16ae6300416c3efc963787b3a7e7b  | /*+<br>begin_outline_data<br>Leading(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1" public.t1\$sel\$1")<br>HashJoin(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1" public.t1\$sel\$1")<br>TableScan(@"sel\$1" public.t2\$sel\$1")<br>Broadcast(@"sel\$1" public.t1\$sel\$1")<br>IndexScan(@"sel\$1" public.t1\$sel\$1" idx_t1_b1)<br>end_outline_data<br>*/ |

(2 rows)

使用索引的语句对应的sql\_hash、plan\_hash和outline\_name分别为  
'sql\_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704'和  
'plan\_00df934ed2620cb09c5f51a33f1945fd'和  
'outline\_ae16ae6300416c3efc96378c7b3a7e7b'。

**步骤5** 为语句绑定使用索引的计划。

```
SELECT pgxc_bind_plan('sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704',
'outline_ae16ae6300416c3efc96378c7b3a7e7b');
pgxc_bind_plan

t
(1 row)
```

**步骤6** 查看语句是否使用了绑定的索引计划。

EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select count(\*) from t1, t2 where b1 = 1 and a1 = a2;

```
QUERY PLAN

id | operation | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | --> Aggregate | 1 | 1 | | 8 | 20.05
2 | --> Streaming (type: GATHER) | 2 | | | 8 | 20.05
3 | --> Aggregate | 2 | | 1MB | 8 | 14.05
4 | --> Hash Join (5,6) | 20 | | 1MB | 0 | 14.02
5 | --> Seq Scan on public.t2 | 40 | 5 | 1MB | 4 | 1.20
6 | --> Hash | 10 | 1 | 16MB | 4 | 12.60
7 | --> Streaming(type: BROADCAST) | 10 | | 2MB | 4 | 12.60
8 | --> Index Scan using idx_t1_b1 on public.t1 | 5 | | 1MB | 4 | 12.29

Predicate Information (identified by plan id)

4 --Hash Join (5,6)
 Hash Cond: (t2.a2 = t1.a1)
8 --Index Scan using idx_t1_b1 on public.t1
 Index Cond: (t1.b1 = 1)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Aggregate
 Output: pg_catalog.count(*)
2 --Streaming (type: GATHER)
 Output: (count(*))
 Node/s: All datanodes
3 --Aggregate
 Output: count(*)
5 --Seq Scan on public.t2
 Output: t2.a2, t2.b2, t2.c2
6 --Hash
 Output: t1.a1
7 --Streaming(type: BROADCAST)
 Output: t1.a1
 Spawn on: All datanodes
 Consumer Nodes: All datanodes
8 --Index Scan using idx_t1_b1 on public.t1
 Output: t1.a1
 Distribute Key: t1.a1

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel$1
5 - sel$1 / public.t2@sel$1
8 - sel$1 / public.t1@sel$1

Outline Data

/*+
 begin_outline_data
 Leading(@"sel$1" public.t2@"sel$1" public.t1@"sel$1")
 HashJoin(@"sel$1" public.t2@"sel$1" public.t1@"sel$1")
 TableScan(@"sel$1" public.t2@"sel$1")
 Broadcast(@"sel$1" public.t1@"sel$1")
 IndexScan(@"sel$1" public.t1@"sel$1" idx_t1_b1)
end_outline_data
*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB
Query Max mem: 4710400KB
Query estimated mem: 5408KB
Parser runtime: 0.056 ms
Planner runtime: 1.117 ms
Unique SQL Id: 1960277016
Unique SQL Hash: sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704
Unique Plan Hash: plan_00df934ed2620cb09c5f51a33f1945fd
Bind Plan ('sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704', 'outline_ae16ae6300416c3efc96378c7b3a7e7b') from cache is used
(68 rows)
```

从上面的计划可见，绑定的索引计划被使用。

**步骤7** 为语句解绑计划。

```
SELECT pgxc_unbind_plan('sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704');
pgxc_unbind_plan

t
(1 row)
```

**步骤8** 查看解绑计划后的执行计划。

```
EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select count(*) from t1, t2 where b1 = 1 and a1 = a2;
```

| QUERY PLAN                                                                                                                                                                                                                                                                                 |                               |                               |            |          |         |         |
|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-------------------------------|-------------------------------|------------|----------|---------|---------|
| id                                                                                                                                                                                                                                                                                         | operation                     | E-rows                        | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs |
| 1                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Aggregate                  | 1                             |            |          | 8       | 9.02    |
| 2                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Streaming (type: GATHER)   | 2                             |            |          | 8       | 9.02    |
| 3                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Aggregate                  | 2                             |            | 1MB      | 8       | 3.02    |
| 4                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Hash Join (5,6)            | 20                            |            | 1MB      | 0       | 2.98    |
| 5                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Seq Scan on public.t2      | 40                            | 5          | 1MB      | 4       | 1.20    |
| 6                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Hash                       | 10                            | 1          | 16MB     | 4       | 1.56    |
| 7                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Streaming(type: BROADCAST) | 10                            |            | 2MB      | 4       | 1.56    |
| 8                                                                                                                                                                                                                                                                                          | -> Seq Scan on public.t1      | 5                             |            | 1MB      | 4       | 1.25    |
| Predicate Information (identified by plan id)                                                                                                                                                                                                                                              |                               |                               |            |          |         |         |
| 4                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Hash Join (5,6)             | Hash Cond: (t2.a2 = t1.a1)    |            |          |         |         |
| 8                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Seq Scan on public.t1       | Filter: (t1.b1 = 1)           |            |          |         |         |
| Targetlist Information (identified by plan id)                                                                                                                                                                                                                                             |                               |                               |            |          |         |         |
| 1                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Aggregate                   | Output: pg_catalog.count(*)   |            |          |         |         |
| 2                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Streaming (type: GATHER)    | Output: (count(*))            |            |          |         |         |
| 3                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Aggregate                   | Node/s: All datanodes         |            |          |         |         |
| 5                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Seq Scan on public.t2       | Output: t2.a2, t2.b2, t2.c2   |            |          |         |         |
| 6                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Hash                        | Output: t1.a1                 |            |          |         |         |
| 7                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Streaming(type: BROADCAST)  | Output: t1.a1                 |            |          |         |         |
|                                                                                                                                                                                                                                                                                            |                               | Spawn on: All datanodes       |            |          |         |         |
|                                                                                                                                                                                                                                                                                            |                               | Consumer Nodes: All datanodes |            |          |         |         |
| 8                                                                                                                                                                                                                                                                                          | --Seq Scan on public.t1       | Output: t1.a1                 |            |          |         |         |
|                                                                                                                                                                                                                                                                                            |                               | Distribute Key: t1.a1         |            |          |         |         |
| Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)                                                                                                                                                                                                                                    |                               |                               |            |          |         |         |
| 1                                                                                                                                                                                                                                                                                          | - sel\$1                      |                               |            |          |         |         |
| 5                                                                                                                                                                                                                                                                                          | - sel\$1 / public.t2@sel\$1   |                               |            |          |         |         |
| 8                                                                                                                                                                                                                                                                                          | - sel\$1 / public.t1@sel\$1   |                               |            |          |         |         |
| Outline Data                                                                                                                                                                                                                                                                               |                               |                               |            |          |         |         |
| /*+<br>begin_outline_data<br>Leading[(@sel\$1 public.t2@sel\$1 public.t1@sel\$1)<br>HashJoin[(@sel\$1 public.t2@sel\$1 public.t1@sel\$1)<br>TableScan[(@sel\$1 public.t2@sel\$1)<br>Broadcast[(@sel\$1 public.t1@sel\$1)<br>TableScan[(@sel\$1 public.t1@sel\$1)<br>end_outline_data<br>*/ |                               |                               |            |          |         |         |
| ===== Query Summary =====                                                                                                                                                                                                                                                                  |                               |                               |            |          |         |         |
| System available mem: 4710400KB                                                                                                                                                                                                                                                            |                               |                               |            |          |         |         |
| Query Max mem: 4710400KB                                                                                                                                                                                                                                                                   |                               |                               |            |          |         |         |
| Query estimated mem: 5408KB                                                                                                                                                                                                                                                                |                               |                               |            |          |         |         |
| Parser runtime: 0.044 ms                                                                                                                                                                                                                                                                   |                               |                               |            |          |         |         |
| Planner runtime: 1.167 ms                                                                                                                                                                                                                                                                  |                               |                               |            |          |         |         |
| Unique SQL Id: 1960277016                                                                                                                                                                                                                                                                  |                               |                               |            |          |         |         |
| Unique SQL Hash: sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704                                                                                                                                                                                                                                      |                               |                               |            |          |         |         |
| Unique Plan Hash: plan_414b7354a6cfc22ccc44aa8244024921                                                                                                                                                                                                                                    |                               |                               |            |          |         |         |
| (67 rows)                                                                                                                                                                                                                                                                                  |                               |                               |            |          |         |         |

从上面的计划可见，索引计划不再被使用。

步骤9 重新绑定计划，删除索引。

```
SELECT pgxc_bind_plan('sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704',
'outline_ae16ae6300416c3efc96378c7b3a7e7b');
pgxc_bind_plan

t
(1 row)
```

```
DROP INDEX idx_t1_b1;
```

**步骤10** 查看计划失效后的语句执行计划。

```
EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select count(*) from t1, t2 where b1 = 1 and a1 = a2;
```

```
WARNING: Error hint: BIND HINT -- IndexScan(@"sel$1" public.t1@"sel$1" idx_t1_b1), index "idx_t1_b1" doesn't exist.
QUERY PLAN

id | operation | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | --> Aggregate | 1 | | | 8 | 9.02
2 | --> Streaming (type: GATHER) | 2 | | | 8 | 9.02
3 | --> Aggregate | 2 | | 1MB | 8 | 3.02
4 | --> Hash Join (5,6) | 20 | | 1MB | 0 | 2.98
5 | --> Seq Scan on public.t2 | 40 | 5 | 1MB | 4 | 1.20
6 | --> Hash | 10 | 1 | 16MB | 4 | 1.56
7 | --> Streaming (type: BROADCAST) | 10 | | 2MB | 4 | 1.56
8 | --> Seq Scan on public.t1 | 5 | | 1MB | 4 | 1.25

Predicate Information (identified by plan id)

4 --Hash Join (5,6)
Hash Cond: (t2.a2 = t1.a1)
8 --Seq Scan on public.t1
Filter: (t1.b1 = 1)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Aggregate
Output: pg_catalog.count(*)
2 --Streaming (type: GATHER)
Output: (count(*))
Node/s: All datanodes
3 --Aggregate
Output: count(*)
5 --Seq Scan on public.t2
Output: t2.a2, t2.b2, t2.c2
6 --Hash
Output: t1.a1
7 --Streaming (type: BROADCAST)
Output: t1.a1
Spawn on: All datanodes
Consumer Nodes: All datanodes
8 --Seq Scan on public.t1
Output: t1.a1
Distribute Key: t1.a1

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel$1
5 - sel$1 / public.t2@"sel$1"
8 - sel$1 / public.t1@"sel$1"

Outline Data

/*+
begin_outline_data
Leading(@"sel$1" public.t2@"sel$1" public.t1@"sel$1")
HashJoin(@"sel$1" public.t2@"sel$1" public.t1@"sel$1")
TableScan(@"sel$1" public.t2@"sel$1")
Broadcast(@"sel$1" public.t1@"sel$1")
TableScan(@"sel$1" public.t1@"sel$1")
end_outline_data
*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB
Query Max mem: 4710400KB
Query estimated mem: 5408KB
Parser runtime: 0.118 ms
Planner runtime: 5.432 ms
Unique SQL Id: 1960277016
Unique SQL Hash: sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704
Unique Plan Hash: plan_414b7354a6cfc22ccc44aa8244024921
Bind plan ('sql_6e8591b8291c3b458b26ce7419fd3704', 'outline_sel6ae8300416c3efc96378c7b3a7e7b') from system table is used
(68 rows)
```

从上面的计划可见，虽然绑定的outline被使用，但绑定的outline中的索引hint由于索引删除，导致索引hint未生效。

**步骤11** 含no merge hint的语句的计划。

```
EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select * from t1 where a1 in (select /*+ no merge */ a2 from t2 where b2 < 10);
```

```
QUERY PLAN

id | operation | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 20 | | | 12 | 8.88
2 | -> Seq Scan on public.t1 | 20 | | 1MB | 12 | 2.88
3 | -> Materialise [2, SubPlan 1] | 80 | | 16MB | 4 | 1.53
4 | -> Streaming(type: BROADCAST) | 80 | | 2MB | 4 | 1.33
5 | -> Seq Scan on public.t2 | 40 | | 1MB | 4 | 1.25

Predicate Information (identified by plan id)

2 --Seq Scan on public.t1
 Filter: (hashed SubPlan 1)
5 --Seq Scan on public.t2
 Filter: (t2.b2 < 10)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Streaming (type: GATHER)
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
 Node/s: All datanodes
2 --Seq Scan on public.t1
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
 Distribute Key: t1.a1
3 --Materialise
 Output: t2.a2
4 --Streaming(type: BROADCAST)
 Output: t2.a2
 Spawn on: All datanodes
 Consumer Nodes: All datanodes
5 --Seq Scan on public.t2
 Output: t2.a2

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel$1
2 - sel$1 / public.t1@sel$1
5 - sel$2 / public.t2@sel$2

Outline Data

/*+
 begin_outline_data
 TableScan(@"sel$1" public.t1@sel$1)
 TableScan(@"sel$2" public.t2@sel$2)
 end_outline_data
*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB
Query Max mem: 4710400KB
Query estimated mem: 3108KB
Parser runtime: 0.094 ms
Planner runtime: 1.416 ms
Unique SQL Id: 856581108
Unique SQL Hash: sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c
Unique Plan Hash: plan_a65528a87d6ebf5fb44766f192bf9383
(57 rows)
```

## 步骤12 无no merge hint的语句的计划。

```
EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select * from t1 where a1 in (select a2 from t2 where b2 < 10);
```

```
QUERY PLAN

id | operation | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 40 | | | 12 | 9.74
2 | -> Hash Join (3,4) | 40 | | 1MB | 12 | 3.74
3 | -> Seq Scan on public.t1 | 40 | 5 | 1MB | 12 | 1.20
4 | -> Hash | 10 | 5 | 16MB | 4 | 2.21
5 | -> HashAggregate | 10 | | 16MB | 4 | 2.21
6 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 18 | | 2MB | 4 | 2.13
7 | -> HashAggregate | 18 | | 16MB | 4 | 1.39
8 | -> Seq Scan on public.t2 | 40 | | 1MB | 4 | 1.25

Predicate Information (identified by plan id)

2 --Hash Join (3,4)
 Hash Cond: (t1.a1 = t2.a2)
8 --Seq Scan on public.t2
 Filter: (t2.b2 < 10)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Streaming (type: GATHER)
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
 Mode/s: All datanodes
2 --Hash Join (3,4)
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
3 --Seq Scan on public.t1
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
 Distribute Key: t1.a1
4 --Hash
 Output: t2.a2
5 --HashAggregate
 Output: t2.a2
 Group By Key: t2.a2
6 --Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 Output: t2.a2
 Distribute Key: t2.a2
 Spawn on: All datanodes
 Consumer Nodes: All datanodes
7 --HashAggregate
 Output: t2.a2
 Group By Key: t2.a2
8 --Seq Scan on public.t2
 Output: t2.a2

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel$1
3 - sel$1 / public.t1@sel$1
8 - sel$1 / public.t2@sel$2

Outline Data

/*+
begin_outline_data
Leading[(@sel$1 public.t1@sel$1 public.t2@sel$2)]
HashJoin[(@sel$1 public.t1@sel$1 public.t2@sel$2)]
TableScan[(@sel$1 public.t1@sel$1)]
Redistribute[(@sel$1 public.t2@sel$2)]
TableScan[(@sel$1 public.t2@sel$2)]
end_outline_data
*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB
Query Max mem: 4710400KB
Query estimated mem: 4384KB
Parser runtime: 0.048 ms
Planner runtime: 1.402 ms
Unique SQL Id: 856581108
Unique SQL Hash: sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c
Unique Plan Hash: plan_3057ac52548149298092f4100167838a
(72 rows)
```

### 步骤13 查询含no merge hint和无no merge hint生成的outline。

```
SELECT sql_hash, plan_hash, outline_name, outline FROM dbms_om.sql_outline WHERE sql_hash =
'sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c';
```



| sql_hash                             | plan_hash                             | outline_name                             | outline                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
|--------------------------------------|---------------------------------------|------------------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c | plan_3057ac52540145298093f4100167838a | outline_7e9d299e6285e1ce916672d52d9fabal | /*+<br>begin_outline_data<br>+<br>Leading(@"sel1" public.t1@"sel1" public.t2@"sel2") +<br>HashJoin(@"sel1" public.t1@"sel1" public.t2@"sel2")+<br>+<br>TableScan(@"sel1" public.t1@"sel1") +<br>+<br>Redistribute(@"sel1" public.t2@"sel2") +<br>+<br>TableScan(@"sel1" public.t2@"sel2") +<br>+<br>end_outline_data<br>+<br>*/ |
| sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c | plan_a65528a87d6ebf5fb44766f192bf9383 | outline_a2cdc5410db991174cc0a35b8e0f0b29 | /*+<br>begin_outline_data<br>+<br>TableScan(@"sel1" public.t1@"sel1") +<br>+<br>TableScan(@"sel2" public.t2@"sel2") +<br>+<br>end_outline_data<br>+<br>*/                                                                                                                                                                       |

(2 rows)

步骤14 绑定含no merge hint的outline。

```
SELECT pgxc_bind_plan('sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c',
'outline_a2cdc5410db991174cc0a35b8e0f0b29');
pgxc_bind_plan

t
(1 row)
```

步骤15 对无no merge hint的语句，应用绑定的outline后，仍产生了子查询提升。

```
EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select * from t1 where a1 in (select a2 from t2 where b2 <
10);
```

```
QUERY PLAN

id | operation | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs
---+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 40 | | | 12 | 9.74
2 | -> Hash Join (3,4) | 40 | | 1MB | 12 | 3.74
3 | -> Seq Scan on public.t1 | 40 | 5 | 1MB | 12 | 1.20
4 | -> Hash | 10 | 5 | 16MB | 4 | 2.21
5 | -> HashAggregate | 10 | | 16MB | 4 | 2.21
6 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 18 | | 2MB | 4 | 2.13
7 | -> HashAggregate | 18 | | 16MB | 4 | 1.39
8 | -> Seq Scan on public.t2 | 40 | | 1MB | 4 | 1.25

Predicate Information (identified by plan id)

2 --Hash Join (3,4)
 Hash Cond: (t1.a1 = t2.a2)
8 --Seq Scan on public.t2
 Filter: (t2.b2 < 10)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Streaming (type: GATHER)
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
 Node/s: All datanodes
2 --Hash Join (3,4)
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
3 --Seq Scan on public.t1
 Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1
 Distribute Key: t1.a1
4 --Hash
 Output: t2.a2
5 --HashAggregate
 Output: t2.a2
 Group By Key: t2.a2
6 --Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 Output: t2.a2
 Distribute Key: t2.a2
 Spawn on: All datanodes
 Consumer Nodes: All datanodes
7 --HashAggregate
 Output: t2.a2
 Group By Key: t2.a2
8 --Seq Scan on public.t2
 Output: t2.a2

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel$1
3 - sel$1 / public.t1@sel$1
8 - sel$1 / public.t2@sel$2

Outline Data

/*+
begin_outline_data
Leading(@"sel$1" public.t1@sel$1" public.t2@sel$2")
HashJoin(@"sel$1" public.t1@sel$1" public.t2@sel$2")
TableScan(@"sel$1" public.t1@sel$1")
Redistribute(@"sel$1" public.t2@sel$2")
TableScan(@"sel$1" public.t2@sel$2")
end_outline_data
*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB
Query Max mem: 4710400KB
Query estimated mem: 4384KB
Parser runtime: 0.039 ms
Planner runtime: 1.354 ms
Unique SQL Id: 856581108
Unique SQL Hash: sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c
Unique Plan Hash: plan_3057ac52548149298093f4100167838a
Bind plan ('sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c', 'outline_a3cdc54106b991174cc0a35b8e0f0b29') from cache is used
(73 rows)
```

## 步骤16 人工修改绑定的outline添加no merge hint，并重新创建到dbms\_om.sql\_outline中。

```
CREATE OUTLINE outline_nomerge for sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c using
/*+
begin_outline_data
no merge@"sel$2"
TableScan(@"sel$1" public.t1@"sel$1")
TableScan(@"sel$2" public.t2@"sel$2")
end_outline_data
*/
```

**步骤17** 将新创建的含no merge hint的outline进行绑定。

```
SELECT pgxc_bind_plan('sql_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c', 'outline_nomerge');
pgxc_bind_plan

t
(1 row)
```

**步骤18** 对无no merge hint的语句，应用绑定的outline后，不再产生子查询提升。

```
EXPLAIN (verbose on, blockname on, outline on) select * from t1 where a1 in (select a2 from t2 where b2 < 10);
```

QUERY PLAN

| id | operation                      | E-rows | E-distinct | E-memory | E-width | E-costs |
|----|--------------------------------|--------|------------|----------|---------|---------|
| 1  | --> Streaming (type: GATHER)   | 20     |            |          | 12      | 8.88    |
| 2  | --> Seq Scan on public.t1      | 20     |            | 1MB      | 12      | 2.88    |
| 3  | --> Materialize [2, SubPlan 1] | 80     |            | 16MB     | 4       | 1.53    |
| 4  | --> Streaming(type: BROADCAST) | 80     |            | 2MB      | 4       | 1.33    |
| 5  | --> Seq Scan on public.t2      | 40     |            | 1MB      | 4       | 1.25    |

Predicate Information (identified by plan id)

2 --Seq Scan on public.t1  
Filter: (hashed SubPlan 1)  
5 --Seq Scan on public.t2  
Filter: (t2.b2 < 10)

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Streaming (type: GATHER)  
Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1  
Node/s: All datanodes  
2 --Seq Scan on public.t1  
Output: t1.a1, t1.b1, t1.c1  
Distribute Key: t1.a1  
3 --Materialize  
Output: t2.a2  
4 --Streaming(type: BROADCAST)  
Output: t2.a2  
Spawn on: All datanodes  
Consumer Nodes: All datanodes  
5 --Seq Scan on public.t2  
Output: t2.a2

Query Block Name / Object Alias (identified by plan id)

1 - sel\$1  
2 - sel\$1 / public.t1@"sel\$1"  
5 - sel\$2 / public.t2@"sel\$2"

Outline Data

/\*+  
begin\_outline\_data  
TableScan(@"sel\$1" public.t1@"sel\$1")  
TableScan(@"sel\$2" public.t2@"sel\$2")  
end\_outline\_data  
\*/

===== Query Summary =====

System available mem: 4710400KB  
Query Max mem: 4710400KB  
Query estimated mem: 3108KB  
Parser runtime: 0.111 ms  
Planner runtime: 4.668 ms  
Unique SQL Id: 856581108  
Unique SQL Hash: sql\_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c  
Unique Plan Hash: plan\_a65528a87d6ebf5fb44766f192bf9383  
Bind plan ('sql\_14150502dc61e290b4c81c5c43d7446c', 'outline\_nomerge') from system table is used  
(58 rows)

----结束

14.4.7.8 磁盘缓存主动预热调优

该功能仅9.1.0.200及以上版本支持。

背景介绍

当前存算分离架构为了降低存储成本会将用户数据存储到obs，这样会导致用户每次查询数据时都要发生网络IO去obs取数据，因此当前存算分离架构提供了磁盘缓存的能

力，将用户预查询的数据缓存到本地磁盘，当实际查询数据流程时，数据已经缓存在本地，从而提升查询速度，在降低用户存储成本的同时尽可能的降低性能损耗。

当前采用了LRU2Q的算法来管理磁盘缓存。LRU2Q共包含3个队列，分别是A1in/A1out/Am，其中数据首次命中时会进入到A1in队列中，后续如果A1in队列满了（可调整guc参数，通常默认值为整个队列大小的0.25倍），会淘汰到A1out（实际并不存储数据到缓存，只是A1in队列淘汰的延长记忆），等A1out队列中的block被命中时，才会插入到Am队列。在Am队列中的数据，是最热的数据。

上述LRU2Q的淘汰策略对普通查询来说已经足够了，但是可能会存在的场景是：用户会将一些大表（比如查询数据接近磁盘缓存大小）和一些小表频繁join，此时如果继续按照普通LRU2Q的淘汰策略，对于频繁使用的小表来说可能会发生A1in满了然后淘汰到A1out，再次命中进入Am的过程，这样会频繁发生网络IO去重新缓存小表的数据，此时会极大的降低大表join小表的性能。

## 调优语法

当前提供了一种新的调优策略，即允许用户将上述描述场景中的小表数据直接入到Am队列中，保证小表的数据一直是热数据，join时不会频繁的发生网络IO而去重新加载小表数据，语法格式支持以下三种：

1. 发生实际查询操作，并将查询的数据直接进入到Am队列。

explain warmup hot select ...;

```
postgres=# explain warmup hot select * from orders1;
 QUERY PLAN

----- Cache Data -----
 public.orders1:
 Read Cache Size : 39.895 MB
 Write Cache Size : 39.895 MB
 Avg Write Cache time : 5481.812us
 (7 rows)

postgres=# select * from gpcc_disk_cache_all_stats;
 node_name | total_read | local_read | remote_read | hit_rate | cache_size | fill_rate | temp_file_size | alin_size | alout_size | am_size | alin_fill_rate | alout_fill_rate | am_fill_rate | fd | pin_block_count

 dn_1 | 239 | 239 | 0 | 100.00 | 81312 | 1.55 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8.00 | 8.00 | 2.07 | 88 | 0
 dn_2 | 0 | 0 | 0 | 0.00 | 0 | 0.00 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8.00 | 8.00 | 8.00 | 0 | 0
 (2 rows)
```

2. 发生实际查询操作，查询的数据按照A1in > A1out > Am的顺序进行。

explain warmup select ...;

```
postgres=# explain warmup select * from orders1;
 QUERY PLAN

----- Cache Data -----
 public.orders1:
 Read Cache Size : 39.895 MB
 Write Cache Size : 39.895 MB
 Avg Write Cache time : 25512.704us
 (7 rows)

postgres=# select * from gpcc_disk_cache_all_stats;
 node_name | total_read | local_read | remote_read | hit_rate | cache_size | fill_rate | temp_file_size | alin_size | alout_size | am_size | alin_fill_rate | alout_fill_rate | am_fill_rate | fd | pin_block_count

 dn_1 | 239 | 239 | 0 | 100.00 | 81312 | 1.55 | 0 | 0 | 0 | 0 | 6.29 | 0.00 | 0.00 | 88 | 0
 dn_2 | 0 | 0 | 0 | 0.00 | 0 | 0.00 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8.00 | 8.00 | 8.00 | 0 | 0
 (2 rows)
```

3. 不发生实际的查询操作，和之前explain逻辑保持不变。

explain select ...;

### 14.4.7.9 通过主外键约束消除多余的 JOIN

本文介绍如何使用主键（PRIMARY KEY）与外键（FOREIGN KEY）之间的约束关系来优化查询计划，消除多余的JOIN操作。

## 前提条件

- 仅9.1.0.200及以上集群版本支持通过主外键约束消除多余的JOIN。
- 创建FOREIGN KEY前，需开启声明外键约束功能：  
set info\_constraint\_options = 'foreign\_key';

## 功能介绍

在关系型数据库中，使用JOIN连接可以将多张表数据组合在一起。在大型数据分析场景中，多表JOIN是非常常见的操作。与此同时，JOIN操作SQL执行中也是最为耗时的

操作之一。因此JOIN消除是一种能极大提升SQL执行性能的优化技术之一。其中，根据用户定义的表直接的主外键约束信息进行JOIN消除是一种具体的优化方法。这些约束提供了关于表与表之间关系的信息，可以用来减少不必要的JOIN操作，减少查询时间，提高数据库性能。

DWS数据库支持通过设置GUC参数`rewrite_rule`来开启或关闭使用外键约束信息消除多余JOIN操作的功能。具体设置如下：

- 开启JOIN消除优化功能。开启后，系统在SQL执行过程中，会获取表之间已经定义好的主外键约束关系，并根据此信息结合JOIN消除规则，进行JOIN消除。  
`SET rewrite_rule = 'join_elimination';`
- 关闭JOIN消除优化功能。  
`SET rewrite_rule = '';`

## 操作流程

1. 声明FOREIGN KEY。
2. 应用JOIN消除优化查询。

## 声明 FOREIGN KEY

- 新建表时，通过CREATE TABLE创建FOREIGN KEY。
- 对于已存在的表，通过ALTER TABLE创建或删除FOREIGN KEY。

### 注意

- 您需要自行确保主键和外键之间的数据约束关系。DWS不会进行数据的约束检查。如果用户未能保证正确的主键与外键约束关系，开启join消除后可能会造成查询返回的结果集错误问题。
- DROP TABLE命令会自动删除外键，DWS不会进行检验和报错。
- 如需使用JOIN消除优化，外键列须同时带有NOT NULL约束；若无NOT NULL约束，则优化器会自动添加外键列的IS NOT NULL过滤条件来确保外键不为NULL，然后应用JOIN消除优化。

### 1. 通过CREATE TABLE创建FOREIGN KEY。

- 创建一个带有主键的表item。  
`CREATE TABLE item(a1 INT PRIMARY KEY, b1 INT) WITH (ORIENTATION=COLUMN) distribute by HASH(a1);`
- 通过CREATE TABLE语句创建带有外键约束的表store，外键列为a2带有NOT NULL 约束，指向item表的主键列a1。  
`CREATE TABLE store(a2 int NOT NULL REFERENCES item(a1), b2 int);`

### 2. 通过ALTER TABLE创建或删除FOREIGN KEY。

- 创建一个带有主键的表item。  
`CREATE TABLE item(a1 INT PRIMARY KEY, b1 INT) WITH (ORIENTATION=COLUMN) distribute by HASH(a1);`
- 通过CREATE TABLE语句创建一张非外键表store。  
`CREATE TABLE store(a2 int NOT NULL , b2 int);`
- 通过ALTER TABLE为store表增加外键。  
`ALTER TABLE store ADD FOREIGN KEY (a2) REFERENCES item(a1);`
- 通过ALTER TABLE 为store表删除外键。  
`ALTER TABLE store DROP CONSTRAINT store_a2_fkey;`

## 3. 查看表上的外键约束。

```
postgres=# \d+ store
 Table "public.store"
 Column | Type | Modifiers | Storage | Stats target | Description
 -----+-----+-----+-----+-----+-----
 a2 | integer | not null | plain | |
 b2 | integer | | plain | |
Foreign-key constraints:
 "store_a2_fkey" FOREIGN KEY (a2) REFERENCES item(a1)
 "store_a2_fkey1" FOREIGN KEY (a2) REFERENCES item(a1)
has OIDs: no
Distribute By: HASH(a2)
Location Nodes: ALL DATANODES
```

## 4. DWS还提供函数验证外键约束的合法性，用户需手动调用。

```
SELECT check_foreign_key_constraint('store');
```

```
postgres=# select check_foreign_key_constraint('store');
 check_foreign_key_constraint

store satisfied all Foreign key constraints
(1 row)
```

## 应用 JOIN 消除优化查询

JOIN消除是在JOIN连接中，利用主外键约束消除不必要的JOIN关系，以简化查询计划并提升查询性能。

前提条件：将join\_elimination加入rewrite\_rule中。

```
SET rewrite_rule='join_elimination';
```

## • 两表内连接主外键消除。

test2.a2 为外键，test1.a1为主键。

```
EXPLAIN (COSTS OFF, NODES OFF) SELECT a1, a2 FROM test1, test2 WHERE a1 = a2 ORDER BY 1,2;
 QUERY PLAN
```

```

id | operation
---+-----
 1 | -> Streaming (type: GATHER)
 2 | -> Sort
 3 | -> Seq Scan on test2
```

```
EXPLAIN (COSTS OFF, NODES OFF) SELECT a1, a2 FROM test1 inner join test2 on a1 = a2 ORDER BY 1,2;
 QUERY PLAN
```

```

id | operation
---+-----
 1 | -> Streaming (type: GATHER)
 2 | -> Sort
 3 | -> Seq Scan on test2
```

## • 多表内连接消除 vtest2 -&gt; (vtest1, vtest3)。

vtest2 外键表，vtest1，vtest3主键表。

```
EXPLAIN (COSTS OFF, NODES OFF) select vtest2.* from vtest2, vtest1, vtest3 where a2 = a1 and b2 = a3;
 QUERY PLAN
```

```

id | operation
---+-----
 1 | -> Row Adapter
```

```
2 | -> Vector Streaming (type: GATHER)
3 | -> CStore Scan on vtest2
```

- **多表串联内连接消除 test2 -> test1 -> test3。**

test2 外键表, test1既是外键表, 也是主键表, test3是主键表。

```
EXPLAIN (COSTS OFF, NODES OFF) SELECT a1, a2 FROM test1, test2, test3 WHERE a1 = a2 and b1 = a3 ORDER BY 1,2;
```

QUERY PLAN

| id | operation                   |
|----|-----------------------------|
| 1  | -> Streaming (type: GATHER) |
| 2  | -> Sort                     |
| 3  | -> Seq Scan on test2        |

```
EXPLAIN (COSTS OFF, NODES OFF) SELECT a1, a2 FROM test2 inner join (select test1.* from test1 inner join test3 on b1 = a3) on a1 = a2;;
```

QUERY PLAN

| id | operation                   |
|----|-----------------------------|
| 1  | -> Streaming (type: GATHER) |
| 2  | -> Seq Scan on test2        |

- **无法消除的场景。**

如果查询中引用了主键表的非主键列, 内连接也无法消除 (如下需要返回 test1.b1, 则无法消除) :

```
EXPLAIN (COSTS OFF, NODES OFF)
SELECT b1, a2 FROM test1, test2 WHERE a1 = a2 ORDER BY 1,2;
```

QUERY PLAN

| id | operation                   |
|----|-----------------------------|
| 1  | -> Streaming (type: GATHER) |
| 2  | -> Sort                     |
| 3  | -> Hash Join (4,5)          |
| 4  | -> Seq Scan on test2        |
| 5  | -> Hash                     |
| 6  | -> Seq Scan on test1        |

Predicate Information (identified by plan id)

```
3 --Hash Join (4,5)
Hash Cond: (test2.a2 = test1.a1)
```

#### 14.4.7.10 SQL 语句改写规则

根据数据库的SQL执行机制以及大量的实践, 总结发现: 通过一定的规则调整SQL语句, 在保证结果正确的基础上, 能够提高SQL执行效率。如果遵守下列规则, 能够大幅度提升业务查询效率。

- **使用union all代替union**

union在合并两个集合时会执行去重操作, 而union all则直接将两个结果集合并、不执行去重。执行去重会消耗大量的时间, 因此, 在一些实际应用场景中, 如果通过业务逻辑已确认两个集合不存在重叠, 可用union all替代union以便提升性能。

- **join列增加非空过滤条件**

若join列上的NULL值较多, 则可以加上is not null过滤条件, 以实现数据的提前过滤, 提高join效率。

- **not in转not exists**

not in语句需要使用nestloop anti join来实现, 而not exists则可以通过hash anti join来实现。在join列不存在null值的情况下, not exists和not in等价。因此在确

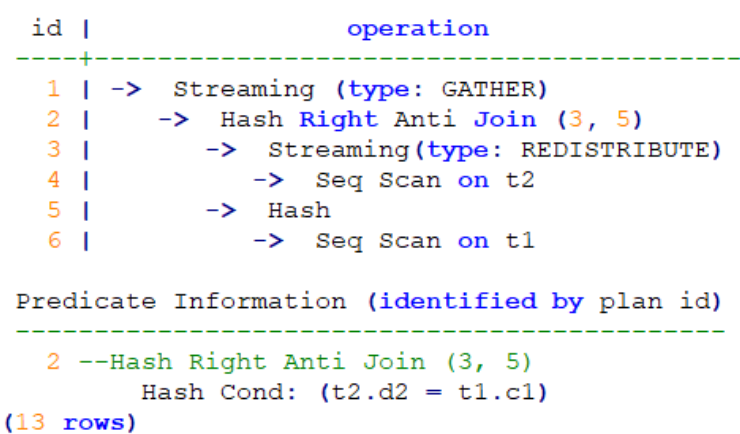
保没有null值时，可以通过将not in转换为not exists，通过生成hash join来提升查询效率。

如下所示，如果t2.d2字段中没有null值（t2.d2字段在表定义中not null）查询可以修改为

```
SELECT * FROM t1 WHERE NOT EXISTS (SELECT * FROM t2 WHERE t1.c1=t2.d2);
```

产生的计划如下：

图 14-10 not exists 执行计划



- **选择hashagg。**  
查询中GROUP BY语句如果生成了groupagg+sort的plan性能会比较差，可以通过加大work\_mem的方法生成hashagg的plan，因为不用排序而提高性能。
- **尝试将函数替换为case语句。**  
DWS函数调用性能较低，如果出现过多的函数调用导致性能下降很多，可以根据情况把可下推函数的函数改成CASE表达式。
- **避免对索引使用函数或表达式运算。**  
对索引使用函数或表达式运算会停止使用索引转而执行全表扫描。
- **尽量避免在where子句中使用!=或<>操作符、null值判断、or连接、参数隐式转换。**
- **对复杂SQL语句进行拆分。**  
对于过于复杂并且不易通过以上方法调整性能的SQL可以考虑拆分的方法，把SQL中某一部分拆分成独立的SQL并把执行结果存入临时表，拆分常见的场景包括但不限于：
  - 作业中多个SQL有同样的子查询，并且子查询数据量较大。
  - Plan cost计算不准，导致子查询hash bucket太小，比如实际数据1000W行，hash bucket只有1000。
  - 函数（如substr,to\_number）导致大数据量子查询选择度计算不准。
  - 多DN环境下对大表做broadcast的子查询。

14.4.8 优化器参数调整

本节将介绍影响DWS SQL调优性能的关键CN配置参数，配置方法参见[设置GUC参数](#)。



表 14-18 CN 配置参数

| 参数/参考值                        | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
|-------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| enable_nestloop=on            | <p>控制查询优化器对嵌套循环连接（Nest Loop Join）类型的使用。当设置为“on”后，优化器优先使用Nest Loop Join；当设置为“off”后，优化器在存在其他方法时将优先选择其他方法。</p> <p><b>说明</b><br/>如果只需要在当前数据库连接（即当前Session）中临时更改该参数值，则只需要在SQL语句中执行如下命令：<br/>SET enable_nestloop to off;</p> <p>此参数默认设置为“on”，但实际调优中应根据情况选择是否关闭。一般情况下，在三种join方式（Nested Loop、Merge Join和Hash Join）里，Nested Loop性能较差，实际调优中可以选择关闭。</p> |
| enable_bitmapscan=on          | <p>控制查询优化器对位图扫描规划类型的使用。设置为“on”，表示使用；设置为“off”，表示不使用。</p> <p><b>说明</b><br/>如果只需要在当前数据库连接（即当前Session）中临时更改该参数值，则只需要在SQL语句中执行命令如下命令：<br/>SET enable_bitmapscan to off;</p> <p>bitmapscan扫描方式适用于“where a &gt; 1 and b &gt; 1”且a列和b列都有索引这种查询条件，但有时其性能不如indexscan。因此，现场调优如发现查询性能较差且计划中有bitmapscan算子，可以关闭bitmapscan，看性能是否有提升。</p>                    |
| enable_fast_query_shipping=on | <p>控制查询优化器是否使用分布式框架，执行快速执行计划。设置为“on”，表示执行计划在CN和DN上各自生成；设置为“off”，表示使用分布式框架，即执行计划在CN上生成，然后发送到DN中执行。</p> <p><b>说明</b><br/>如果只需要在当前数据库连接（即当前Session）中临时更改该参数值，则只需要在SQL语句中执行如下命令：<br/>SET enable_fast_query_shipping to off;</p>                                                                                                                  |
| enable_hashagg=on             | 控制优化器对Hash聚集规划类型的使用。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| enable_hashjoin=on            | 控制优化器对Hash连接规划类型的使用。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| enable_mergejoin=on           | 控制优化器对融合连接规划类型的使用。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| enable_indexscan=on           | 控制优化器对索引扫描规划类型的使用。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| enable_indexonlyscan=on       | 控制优化器对仅索引扫描规划类型的使用。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| enable_seqscan=on             | 控制优化器对顺序扫描规划类型的使用。完全消除顺序扫描是不可能的，但是关闭这个变量会让优化器在存在其他方法的时候优先选择其他方法。                                                                                                                                                                                                                                                                             |

| 参数/参考值                 | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                    |
|------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| enable_sort=on         | 控制优化器使用的排序步骤。该设置不可能完全消除明确的排序，但是关闭这个变量可以让优化器在存在其他方法的时候优先选择其他方法。                                                                                                                                                                                                        |
| enable_broadcast=on    | 控制查询优化器对于broadcast广播模式数据传输的使用。此方式网络传输数据量较大，因此当网络传输节点（Stream）实际数据量较大而估算不准时，可以将该参数设置为off，看性能是否有提升。                                                                                                                                                                      |
| enable_redistribute=on | 控制查询优化器对于local redistribute和split redistribute重分布模式数据传输的使用。此参数与enable_broadcast是对应关系。优化器可能会对local broadcast和split broadcast代价估计偏大，从而选择了local redistribute或者split redistribute重分布的计划。这有可能导致性能劣化。因此当网络传输节点（Stream）实际数据量较小时，可以将该参数设置为off，让优化器优先选择broadcast广播模式，看性能是否有提升。 |
| rewrite_rule           | 控制优化器是否启用特定组合的重写规则。                                                                                                                                                                                                                                                   |

## 14.4.9 使用 Plan Hint 进行调优

### 14.4.9.1 Plan Hint 调优概述

Plan Hint为用户提供了直接影响执行计划生成的手段，用户可以通过指定join顺序，join、stream、scan方法，指定结果行数，指定重分布过程中的倾斜信息，指定配置参数的值等多个手段来进行执行计划的调优，以提升查询的性能。

#### 功能描述

Plan Hint支持在SELECT、INSERT、UPDATE、MERGE、DELETE关键字后通过如下形式指定：

```
/*+ <plan hint> */
```

可以同时指定多个hint，之间使用空格分隔。hint只能hint当前层的计划，对于子查询计划的hint，需要在子查询对应的关键字后指定hint。

例如：

```
select /*+ <plan_hint1> <plan_hint2> */ * from t1, (select /*+ <plan_hint3> */ from t2) where 1=1;
```

其中<plan\_hint1>，<plan\_hint2>为外层查询的hint，<plan\_hint3>为内层子查询的hint。

**须知**

如果在视图定义（CREATE VIEW）时指定hint，则在该视图每次被应用时会使用该hint。

当使用random plan功能（参数plan\_mode\_seed不为0）时，查询指定的plan hint不会被使用。

**支持范围**

当前版本Plan Hint支持的范围如下，后续版本会进行增强。

- 指定Join顺序的Hint - leading hint。
- 指定Join方式的Hint，仅支持除semi/anti join，unique plan之外的常用hint。
- 指定结果集行数的Hint。
- 指定Stream方式的Hint。
- 指定Scan方式的Hint，仅支持常用的tablescan，indexscan和indexonlyscan的hint。
- 指定子链接块名的Hint。
- 指定倾斜信息的Hint，仅支持Join与HashAgg的重分布过程倾斜。
- 指定Agg重分布列Hint。仅8.1.3.100及以上集群版本支持。
- 指定子查询不提升的Hint。仅8.2.0及以上集群版本支持。
- 指定配置参数值的Hint，仅支持部分配置参数，详见[配置参数的hint](#)。

**注意事项**

- 不支持Sort、Setop和Subplan的hint。
- 不支持SMP和Node Group场景下的Hint。
- 不支持对INSERT语句的目标表使用Hint。

**示例**

本章节使用同一个语句进行示例，便于Plan Hint支持的各方法作对比，示例语句及不带hint的原计划如下所示：

```
explain
select i_product_name product_name
,i_item_sk item_sk
,s_store_name store_name
,s_zip store_zip
,ad2.ca_street_number c_street_number
,ad2.ca_street_name c_street_name
,ad2.ca_city c_city
,ad2.ca_zip c_zip
,count(*) cnt
,sum(ss_wholesale_cost) s1
,sum(ss_list_price) s2
,sum(ss_coupon_amt) s3
FROM store_sales
,store_returns
,store
,customer
,promotion
,customer_address ad2
```

```
,item
WHERE ss_store_sk = s_store_sk AND
ss_customer_sk = c_customer_sk AND
ss_item_sk = i_item_sk and
ss_item_sk = sr_item_sk and
ss_ticket_number = sr_ticket_number and
c_current_addr_sk = ad2.ca_address_sk and
ss_promo_sk = p_promo_sk and
i_color in ('maroon','burnished','dim','steel','navajo','chocolate') and
i_current_price between 35 and 35 + 10 and
i_current_price between 35 + 1 and 35 + 15
group by i_product_name
,i_item_sk
,s_store_name
,s_zip
,ad2.ca_street_number
,ad2.ca_street_name
,ad2.ca_city
,ad2.ca_zip
;
```

| id        | operation                                   | E-rows     | E-memory | E-width | E-costs    |
|-----------|---------------------------------------------|------------|----------|---------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                              | 6          |          | 273     | 3401632.49 |
| 2         | -> Vector Streaming (type: GATHER)          | 6          |          | 273     | 3401632.49 |
| 3         | -> Vector Hash Aggregate                    | 6          | 16MB     | 273     | 3401630.82 |
| 4         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 6          | 1MB      | 169     | 3401630.78 |
| 5         | -> Vector Hash Join (6,21)                  | 6          | 16MB     | 169     | 3401630.42 |
| 6         | -> Vector Hash Join (7,20)                  | 7          | 43MB     | 173     | 3400343.15 |
| 7         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 7          | 1MB      | 123     | 3395775.64 |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,19)                  | 7          | 27MB     | 123     | 3395775.48 |
| 9         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 7          | 1MB      | 123     | 3386294.72 |
| 10        | -> Vector Hash Join (11,18)                 | 7          | 16MB     | 123     | 3386294.56 |
| 11        | -> Vector Hash Join (12,14)                 | 7          | 19MB     | 112     | 3384018.02 |
| 12        | -> Vector Partition Iterator                | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99  |
| 13        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99  |
| 14        | -> Vector Hash Join (15,17)                 | 1516824    | 16MB     | 124     | 3065686.08 |
| 15        | -> Vector Partition Iterator                | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50 |
| 16        | -> Partitioned CStore Scan on store_sales   | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50 |
| 17        | -> CStore Scan on item                      | 158        | 1MB      | 58      | 4051.25    |
| 18        | -> CStore Scan on store                     | 24048      | 1MB      | 19      | 2264.00    |
| 19        | -> CStore Scan on customer                  | 12000000   | 1MB      | 8       | 12923.00   |
| 20        | -> CStore Scan on customer_address ad2      | 6000000    | 1MB      | 58      | 5770.00    |
| 21        | -> CStore Scan on promotion                 | 36000      | 1MB      | 4       | 1268.50    |
| (21 rows) |                                             |            |          |         |            |

14.4.9.2 Join 顺序的 Hint

功能描述

指明join的顺序，包括内外表顺序。

语法格式

- 单层圆括号(), 仅指定join顺序，不指定内外表顺序。

leading(join\_table\_list)

leading(@block\_name join\_table\_list)
- 双层圆括号(()), 同时指定join顺序和内外表顺序，内外表顺序仅在最外层生效。

leading((join\_table\_list))

leading(@block\_name (join\_table\_list))
- 单层方括号[], 同时指定[]这层的join顺序和内外表顺序。

leading[join\_table\_list]

leading[@block\_name join\_table\_list]
- 单层圆括号()和单层方括号[]混合使用，同时指定join顺序和任意层内外表顺序。

圆括号()这一层只指定join顺序，不指定内外表顺序，方括号[]这一层同时指定join顺序和内外表顺序。

leading(join\_table\_list1 [join\_table\_list2])

leading[join\_table\_list1 [join\_table\_list2]]

```
leading[join_table_list1 (join_table_list2)]
leading(@block_name join_table_list1 [join_table_list2])
leading[@block_name join_table_list1 [join_table_list2]]
leading[@block_name join_table_list1 (join_table_list2)]
```

### 须知

单层方括号[]可以和单层圆括号()混合使用，指定任意层的内外表顺序。不支持单层[]和双层(())一起使用。

## 参数说明

- **join\_table\_list**

为表示表join顺序的hint字符串，可以包含当前层的任意个表（别名），或对于子查询提升的场景，也可以包含子查询的hint别名，同时任意表可以使用括号指定优先级，表之间使用空格分隔。

join table list中指定的表需要满足以下要求，否则会报语义错误：

- list中的表必须在当前层或提升的子查询中存在。
- list中的表在当前层或提升的子查询中必须是唯一的。如果不唯一，需要使用不同的别名进行区分。
- 同一个表只能在list里出现一次。
- 如果表存在别名，则list中的表需要使用别名。

### 说明

- 表的语法格式如下：

[schema.]table[@block\_name]

表名可以带schema，也可以带所在子查询语句块提升前的block\_name。子查询语句块在优化器进行优化重写时发生提升，则该block\_name会与leading中block\_name不同。

- 表如果存在别名，优先使用别名来表示该表。

- **block\_name**

语句块的block\_name。表示该hint在block\_name对应的子查询语句块中生效。

**须知**

- 默认为语句生成block\_name。
- CN轻量化不生成block\_name。
- create table as select、select into、select、insert、update、delete、merge语句生成block\_name。
- block\_name的命名规则：
  - 为select、insert、update、delete、merge语句自动生成blockname，block\_name的命名格式分别为sel\$n、ins\$n、upd\$n、del\$n、mer\$n，n从1开始计数，不同类型语句之间，计数不累加，同一类型语句之间计数累加。

例如：

```
INSERT INTO t SELECT * FROM t1 WHERE a1 IN (select * from t2);
```

-----sel\$2-----

-----sel\$1-----

-----ins\$1-----

- 在优化器之前递归为每个语句块分配block\_name。  
首先为当前语句块根据语句类型分配block\_name，然后按照下面的顺序进行遍历，并为其中的语句块分配block\_name：
  1. 遍历目标列
  2. 遍历merge语句的源表中的目标列
  3. 遍历merge语句中的action（update/insert）
  4. 遍历returning子句
  5. 遍历from中的join条件和where条件（join条件优先于where条件）
  6. 如果是集合操作，遍历集合的各个分支（union/intersect/except）
  7. 遍历having子句
  8. 遍历limit offset子句
  9. 遍历limit count子句
  10. 遍历cte
  11. 遍历from后的表
  12. 遍历upsert子句
- 在优化器的重写阶段，由于fulljoin、cte inline、物化视图重写、inlist2join、or转换、multi count(distinct)、magicset、lazyagg、子查询/子链接提升等重写优化，都会构造新的子查询，此时会对新构造的子查询也应用上面分配block\_name的递归处理，block\_name的编号计数在之前的基础上进行累加。
- 优化器重写阶段，发生子查询提升时，内层子查询中的表被提升到外层查询中，内层子查询被消除。此时，被提升的表可能会和外层查询中的表同名，所以在表中记录其原本所属block\_name来区分来自不同查询块中的两个相同表。

例如：

leading(t1 t2 t3 t4 t5)表示：t1, t2, t3, t4, t5先join，五表join顺序及内外表不限。

leading((t1 t2 t3 t4 t5))表示: t1和t2先join, t2做内表; 再和t3 join, t3做内表; 再和t4 join, t4做内表; 再和t5 join, t5做内表。

leading(t1 (t2 t3 t4) t5)表示: t2, t3, t4先join, 内外表不限; 再和t1, t5 join, 内外表不限。

leading((t1 (t2 t3 t4) t5))表示: t2, t3, t4先join, 内外表不限; 在最外层, t1再和t2, t3, t4的join表join, t1为外表, 再和t5 join, t5为内表。

leading((t1 (t2 t3) t4 t5)) leading((t3 t2))表示: t2, t3先join, t2做内表; 然后再和t1 join, t2, t3的join表做内表; 然后再依次跟t4, t5做join, t4, t5做内表。

leading[t1 [t2 t3]]等价于leading((t1 (t2 t3))) leading((t2 t3))。

leading(t1 [t2 t3])等价于leading(t1 t2 t3) leading((t2 t3))。

leading[@sel\$1 t1@sel\$1 [t2@sel\$2 t3@sel\$2]]表示: t2、t3位于子查询中, 子查询被提升后, 和t1进行join, 其表示先t2和t3 join, t2为外表, t3为内表; 然后再和t1 join, t1为外表, t2, t3的join表做内表。

## 示例

对示例中原语句使用如下hint:

```
explain
select /*+ leading((((store_sales store) promotion) item) customer) ad2) store_returns) leading((store
store_sales))*/ i_product_name product_name ...
```

该hint表示: 表之间的join关系是: store\_sales和store先join, store\_sales做内表, 然后依次跟promotion, item, customer, ad2, store\_returns做join。生成计划如下所示:

```
WARNING: Duplicated or conflict hint: Leading(store_sales store), will be discarded.
id	operation	E-rows	E-memory	E-width	E-costs
1 | -> Row Adapter | 6 | | 273 | 16308094.34
2 | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 6 | | 273 | 16308094.34
3 | -> Vector Hash Aggregate | 6 | 16MB | 273 | 16308092.67
4 | -> Vector Hash Join (5,20) | 6 | 585MB | 169 | 16308092.63
5 | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 1320811 | 1MB | 181 | 16069870.93
6 | -> Vector Hash Join (7,19) | 1320811 | 43MB | 181 | 16061891.00
7 | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 1320811 | 1MB | 131 | 16056566.78
8 | -> Vector Hash Join (9,18) | 1320811 | 27MB | 131 | 16048586.85
9 | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 1383248 | 1MB | 131 | 16038321.62
10 | -> Vector Hash Join (11,17) | 1383248 | 16MB | 131 | 16029664.50
11 | -> Vector Hash Join (12,16) | 2626366951 | 16MB | 73 | 15751384.88
12 | -> Vector Hash Join (13,14) | 2750085660 | 2156MB | 77 | 14226077.19
13 | -> CStore Scan on store | 24048 | 1MB | 19 | 2264.00
14 | -> Vector Partition Iterator | 2879987999 | 1MB | 66 | 2756066.50
15 | -> Partitioned CStore Scan on store_sales | 2879987999 | 1MB | 66 | 2756066.50
16 | -> CStore Scan on promotion | 36000 | 1MB | 4 | 1268.50
17 | -> CStore Scan on item | 158 | 1MB | 58 | 4051.25
18 | -> CStore Scan on customer | 12000000 | 1MB | 8 | 12923.00
19 | -> CStore Scan on customer_address ad2 | 6000000 | 1MB | 58 | 5770.00
20 | -> Vector Partition Iterator | 287999764 | 1MB | 12 | 227383.99
21 | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764 | 1MB | 12 | 227383.99
(21 rows)
```

图中计划顶端warning的提示详见[Hint的错误、冲突及告警](#)的说明。

### 14.4.9.3 Join 方式的 Hint

#### 功能描述

指明Join使用的方法, 可以为Nested Loop, Hash Join和Merge Join。

#### 语法格式

```
[no] nestloop|hashjoin|mergejoin([@block_name] table_list)
```

参数说明

- **no**表示hint的join方式不使用。
- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **table\_list**为表示hint表集合的字符串，该字符串中的表与[join\\_table\\_list](#)相同，只是中间不允许出现括号指定join的优先级。

例如：

no nestloop(t1 t2 t3)表示：生成t1，t2，t3三表连接计划时，不使用nestloop。三表连接计划可能是t2 t3先join，再跟t1 join，或t1 t2先join，再跟t3 join。此hint只hint最后一次join的join方式，对于两表连接的方法不hint。如果需要，可以单独指定，例如：任意表均不允许nestloop连接，且希望t2 t3先join，则增加hint：no nestloop(t2 t3)。

示例

对[示例](#)中原语句使用如下hint:

```
explain
select /*+ nestloop(store_sales store_returns item) */ i_product_name product_name ...
```

该hint表示：生成store\_sales，store\_returns和item三表的结果集时，最后的两表关联使用nestloop。生成计划如下所示：

| id        | operation                                   | E-rows     | E-memory | E-width | E-costs         |
|-----------|---------------------------------------------|------------|----------|---------|-----------------|
| 1         | -> Row Adapter                              | 6          |          | 273     | 100061693161.06 |
| 2         | -> Vector Streaming (type: GATHER)          | 6          |          | 273     | 100061693161.06 |
| 3         | -> Vector Hash Aggregate                    | 6          | 16MB     | 273     | 100061693159.40 |
| 4         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 6          | 1MB      | 169     | 100061693159.36 |
| 5         | -> Vector Hash Join (6,22)                  | 6          | 43MB     | 169     | 100061693158.99 |
| 6         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 6          | 1MB      | 119     | 100061688591.48 |
| 7         | -> Vector Hash Join (8,21)                  | 6          | 16MB     | 119     | 100061688591.30 |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,20)                  | 7          | 27MB     | 123     | 100061687304.04 |
| 9         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 7          | 1MB      | 123     | 100061677823.27 |
| 10        | -> Vector Hash Join (11,19)                 | 7          | 16MB     | 123     | 100061677823.12 |
| 11        | -> Vector Nest Loop (12,17)                 | 7          | 1MB      | 112     | 100061675546.57 |
| 12        | -> Vector Hash Join (13,15)                 | 13670      | 585MB    | 62      | 6163443.54      |
| 13        | -> Vector Partition Iterator                | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50      |
| 14        | -> Partitioned CStore Scan on store_sales   | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50      |
| 15        | -> Vector Partition Iterator                | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99       |
| 16        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99       |
| 17        | -> Vector Materialize                       | 158        | 16MB     | 58      | 4051.28         |
| 18        | -> CStore Scan on item                      | 158        | 1MB      | 58      | 4051.25         |
| 19        | -> CStore Scan on store                     | 24048      | 1MB      | 19      | 2264.00         |
| 20        | -> CStore Scan on customer                  | 12000000   | 1MB      | 8       | 12923.00        |
| 21        | -> CStore Scan on promotion                 | 36000      | 1MB      | 4       | 1268.50         |
| 22        | -> CStore Scan on customer_address ad2      | 6000000    | 1MB      | 58      | 5770.00         |
| (22 rows) |                                             |            |          |         |                 |

14.4.9.4 行数的 Hint

功能描述

指明中间结果集的大小，支持绝对值和相对值的hint。

语法规式

```
rows([@block_name] table_list #|+|-|* const)
```

参数说明

- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **#,+,-,\***，进行行数估算hint的四种操作符号。**#**表示直接使用后面的行数进行hint。**+, -, \***表示对原来估算的行数进行加、减、乘操作，运算后的行数最小值为1



行。table\_list为hint对应的单表或多表join结果集，与Join方式的Hint中table\_list相同。

- **const**可以是任意非负数，支持科学计数法。

例如：

rows(t1 #5)表示：指定t1表的结果集为5行。

rows(t1 t2 t3 \*1000)表示：指定t1, t2, t3 join完的结果集的行数乘以1000。

## 建议

- 推荐使用两个表\*的hint。对于两个表的采用\*操作符的hint，只要两个表出现在join的两端，都会触发hint。例如：设置hint为rows(t1 t2 \* 3)，对于(t1 t3 t4)和(t2 t5 t6)join时，由于t1和t2出现在join的两端，所以其join的结果集也会应用该hint规则乘以3。
- rows hint支持在单表、多表、function table及subquery scan table的结果集上指定hint。

## 示例

对示例中原语句使用如下hint:

```
explain
select /*+ rows(store_sales store_returns *50) */ i_product_name product_name ...
```

该hint表示：store\_sales，store\_returns关联的结果集估算行数在原估算行数基础上乘以50。生成计划如下所示：

| id        | operation                                   | E-rows     | E-memory | E-width | E-costs    |
|-----------|---------------------------------------------|------------|----------|---------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                              | 312        |          | 273     | 3401656.58 |
| 2         | -> Vector Streaming (type: GATHER)          | 312        |          | 273     | 3401656.58 |
| 3         | -> Vector Hash Aggregate                    | 312        | 16MB     | 273     | 3401634.91 |
| 4         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)    | 313        | 1MB      | 169     | 3401634.39 |
| 5         | -> Vector Hash Join (6,21)                  | 313        | 43MB     | 169     | 3401633.06 |
| 6         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)    | 313        | 1MB      | 119     | 3397065.38 |
| 7         | -> Vector Hash Join (8,20)                  | 313        | 27MB     | 119     | 3397064.31 |
| 8         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)    | 328        | 1MB      | 119     | 3387583.37 |
| 9         | -> Vector Hash Join (10,19)                 | 328        | 16MB     | 119     | 3387582.18 |
| 10        | -> Vector Hash Join (11,18)                 | 344        | 16MB     | 123     | 3386294.74 |
| 11        | -> Vector Hash Join (12,14)                 | 360        | 19MB     | 112     | 3384018.02 |
| 12        | -> Vector Partition Iterator                | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99  |
| 13        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99  |
| 14        | -> Vector Hash Join (15,17)                 | 1516824    | 16MB     | 124     | 3065686.08 |
| 15        | -> Vector Partition Iterator                | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50 |
| 16        | -> Partitioned CStore Scan on store_sales   | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50 |
| 17        | -> CStore Scan on item                      | 158        | 1MB      | 58      | 4051.25    |
| 18        | -> CStore Scan on store                     | 24048      | 1MB      | 19      | 2264.00    |
| 19        | -> CStore Scan on promotion                 | 36000      | 1MB      | 4       | 1268.50    |
| 20        | -> CStore Scan on customer                  | 12000000   | 1MB      | 8       | 12923.00   |
| 21        | -> CStore Scan on customer_address ad2      | 6000000    | 1MB      | 58      | 5770.00    |
| (21 rows) |                                             |            |          |         |            |

第11行算子的估算行数修正为360行，原估算行数为7行（四舍五入后取值）。

## 14.4.9.5 Stream 方式的 Hint

### 功能描述

指明stream使用的方法，可以为broadcast和redistribute以及指定AGG重分布的分布键。

#### 说明

指定Agg重分布Hint，仅8.1.3.100及以上集群版本支持。

## 语法规则

```
[no] broadcast | redistribute([@block_name] table_list) | redistribute ([@block_name] *) (columns)
```

## 参数说明

- **no**表示hint的stream方式不使用，当指定AGG分布列的hint时指定no关键字无效。
- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **table\_list**为进行stream操作的单表或多表join结果集，见[参数说明](#)。
- 当指定分布列的hint时，\*为固定写法，不支持指定表名。
- **columns**指定group by子句中的一个或者多个列，没有group by子句也可以指定distinct子句中的列。

### 说明

- 指定的分布列，需要用group by或distinct中的列序号或列名来表示，count (distinct) 中的列只能通过列名指定。
- 对于多层的查询，可以在每层指定对应层的分布列hint，只在当前层生效。
- 指定的count(distinct)列仅针对生成双层hashagg的计划时才生效，否则指定的分布列无效。
- 指定了分布列，如果优化器估算后发现不需要重分布，则指定的分布列无效。

## 建议

- 通常优化器会根据统计信息选择一组不倾斜的分布键进行数据重分布。当默认选择的分布键有倾斜时，可以手动指定重分布的列，避免数据倾斜。
- 在选择分布键的时候，通常要根据数据分布特征选取一组distinct值比较高的列作为分布列，这样可以保证重分布后，数据均匀的分布到各个DN。
- 在编写好hint后，可以通过explain verbose+SQL打印执行计划，查看指定的分布键是否有效，如果指定的分布键无效会有warning提示。

## 示例

- 对[示例](#)中原语句使用如下hint：

```
explain
select /*+ no redistribute(store_sales store_returns item store) leading(((store_sales store_returns item
store) customer)) */ i_product_name product_name ...
```

原计划中，(store\_sales store\_returns item store)和customer做join时，前者做了重分布，此hint表示禁止前者混合表做重分布，但仍然保持join顺序，则生成计划如下所示：

| id        | operation                                   | E-rows     | E-memory | E-width | E-costs    |
|-----------|---------------------------------------------|------------|----------|---------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                              | 6          |          | 273     | 5718448.94 |
| 2         | -> Vector Streaming (type: GATHER)          | 6          |          | 273     | 5718448.94 |
| 3         | -> Vector Hash Aggregate                    | 6          | 16MB     | 273     | 5718447.27 |
| 4         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 6          | 1MB      | 169     | 5718447.23 |
| 5         | -> Vector Hash Join (6,21)                  | 6          | 16MB     | 169     | 5718446.86 |
| 6         | -> Vector Hash Join (7,20)                  | 7          | 43MB     | 173     | 5717159.60 |
| 7         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 7          | 1MB      | 123     | 5712592.09 |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,18)                  | 7          | 585MB    | 123     | 5712591.93 |
| 9         | -> Vector Hash Join (10,17)                 | 7          | 16MB     | 123     | 3386294.56 |
| 10        | -> Vector Hash Join (11,13)                 | 7          | 19MB     | 112     | 3384018.02 |
| 11        | -> Vector Partition Iterator                | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99  |
| 12        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99  |
| 13        | -> Vector Hash Join (14,16)                 | 1516824    | 16MB     | 124     | 3065686.08 |
| 14        | -> Vector Partition Iterator                | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50 |
| 15        | -> Partitioned CStore Scan on store_sales   | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50 |
| 16        | -> CStore Scan on item                      | 158        | 1MB      | 58      | 4051.25    |
| 17        | -> CStore Scan on store                     | 24048      | 1MB      | 19      | 2264.00    |
| 18        | -> Vector Streaming(type: BROADCAST)        | 288000000  | 1MB      | 8       | 2176297.36 |
| 19        | -> CStore Scan on customer                  | 12000000   | 1MB      | 8       | 12923.00   |
| 20        | -> CStore Scan on customer_address ad2      | 6000000    | 1MB      | 58      | 5770.00    |
| 21        | -> CStore Scan on promotion                 | 36000      | 1MB      | 4       | 1268.50    |
| (21 rows) |                                             |            |          |         |            |

- 指定Agg重分布的分布列。  
explain (verbose on, costs off, nodes off)  
select /\*+ redistribute ((\* (2 3)) \*/ a1, b1, c1, count(c1) from t1 group by a1, b1, c1 having  
count(c1) > 10 and sum(d1) > 100

通过下面的示例可以看到指定的group by列的后两列作为分布键。

```
QUERY PLAN

id | operation
---+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER)
2 | -> HashAggregate
3 | -> Streaming (type: REDISTRIBUTE)
4 | -> Seq Scan on public.t1

Predicate Information (identified by plan id)

2 --HashAggregate
 Filter: ((count(t1.c1) > 10) AND (sum(t1.d1) > 100))

Targetlist Information (identified by plan id)

1 --Streaming (type: GATHER)
 Output: a1, b1, c1, (count(c1))
2 --HashAggregate
 Output: a1, b1, c1, count(c1)
 Group By Key: t1.a1, t1.b1, t1.c1
3 --Streaming (type: REDISTRIBUTE)
 Output: a1, b1, c1, d1
 Distribute Key: b1, c1
4 --Seq Scan on public.t1
 Output: a1, b1, c1, d1

===== Query Summary =====

System available mem: 24862720KB
Query Max mem: 24862720KB
Query estimated mem: 3138KB
(30 rows)
```

- 当语句中不包含group by子句时，指定distinct列作为重分布列。  
explain (verbose on, costs off, nodes off)  
select /\*+ redistribute ((\* (3 1)) \*/ distinct a1, b1, c1 from t1;

```

 QUERY PLAN
-----+-----
id | operation
-----+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER)
2 | -> HashAggregate
3 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE)
4 | -> Seq Scan on public.t1

Targetlist Information (identified by plan id)
-----+-----
1 --Streaming (type: GATHER)
 Output: a1, b1, c1
2 --HashAggregate
 Output: a1, b1, c1
 Group By Key: t1.a1, t1.b1, t1.c1
3 --Streaming(type: REDISTRIBUTE)
 Output: a1, b1, c1
 Distribute Key: c1, a1
4 --Seq Scan on public.t1
 Output: a1, b1, c1

===== Query Summary =====
-----+-----
System available mem: 24862720KB
Query Max mem: 24862720KB
Query estimated mem: 3136KB
(25 rows)

```

14.4.9.6 Scan 方式的 Hint

功能描述

指明scan使用的方法，可以是tablescan、indexscan和indexonlyscan。

语法格式

```
[no] tablescan|indexscan|indexonlyscan([@block_name] table [index])
```

参数说明

- **no**表示hint的scan方式不使用。
- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **table**表示hint指定的表，只能指定一个表，如果表存在别名应优先使用别名进行hint。

📖 说明

- 表的语法格式如下：  
[schema.]table[@block\_name]  
表名可以带schema，也可以带所在子查询语句块提升前的block\_name。子查询语句块在优化器进行优化重写时发生提升，则该block\_name会与leading中block\_name不同。
- 表如果存在别名，优先使用别名来表示该表。
- **index**表示使用indexscan或indexonlyscan的hint时，指定的索引名称，当前只能指定一个。

说明

对于indexscan或indexonlyscan，只有hint的索引属于hint的表时，才能使用该hint。

scan hint支持在行列存表、hdfs内外表、obs表、子查询表上指定。对于hdfs内表，由主表和delta表组成，delta表对用户不可见，故hint仅作用在主表上。

指定indexscan可生效indexscan或indexonlyscan，indexscan或indexonlyscan也可同时出现。当indexscan和indexonlyscan hint同时出现，优先生效indexonlyscan。

示例

为了hint使用索引扫描，需要首先在表item的i\_item\_sk列上创建索引，名称为i：

```
create index i on item(i_item_sk);
```

对示例中原语句使用如下hint：

```
explain
select /*+ indexscan(item i) */ i_product_name product_name ...
```

该hint表示：item表使用索引i进行扫描。生成计划如下所示：

| id        | operation                                   | E-rows     | E-memory | E-width | E-costs         |
|-----------|---------------------------------------------|------------|----------|---------|-----------------|
| 1         | -> Row Adapter                              | 6          |          | 273     | 100061674938.26 |
| 2         | -> Vector Streaming (type: GATHER)          | 6          |          | 273     | 100061674938.26 |
| 3         | -> Vector Hash Aggregate                    | 6          | 16MB     | 273     | 100061674936.59 |
| 4         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 6          | 1MB      | 169     | 100061674936.55 |
| 5         | -> Vector Hash Join (6,21)                  | 6          | 43MB     | 169     | 100061674936.19 |
| 6         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 6          | 1MB      | 119     | 100061670368.67 |
| 7         | -> Vector Hash Join (8,20)                  | 6          | 16MB     | 119     | 100061670368.50 |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,19)                  | 7          | 27MB     | 123     | 100061669081.23 |
| 9         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 7          | 1MB      | 123     | 100061659600.47 |
| 10        | -> Vector Hash Join (11,18)                 | 7          | 16MB     | 123     | 100061659600.31 |
| 11        | -> Vector Nest Loop (12,17)                 | 7          | 1MB      | 112     | 100061657323.77 |
| 12        | -> Vector Hash Join (13,15)                 | 13670      | 585MB    | 62      | 6163443.54      |
| 13        | -> Vector Partition Iterator                | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50      |
| 14        | -> Partitioned CStore Scan on store_sales   | 2879987999 | 1MB      | 66      | 2756066.50      |
| 15        | -> Vector Partition Iterator                | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99       |
| 16        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764  | 1MB      | 12      | 227383.99       |
| 17        | -> CStore Index Scan using i on item        | 1          | 1MB      | 58      | 4.01            |
| 18        | -> CStore Scan on store                     | 24048      | 1MB      | 19      | 2264.00         |
| 19        | -> CStore Scan on customer                  | 12000000   | 1MB      | 8       | 12923.00        |
| 20        | -> CStore Scan on promotion                 | 36000      | 1MB      | 4       | 1268.50         |
| 21        | -> CStore Scan on customer_address ad2      | 6000000    | 1MB      | 58      | 5770.00         |
| (21 rows) |                                             |            |          |         |                 |

14.4.9.7 子链接块名的 hint

功能描述

指明子链接块的名称。

语法格式

```
blockname ([@block_name] table)
```

注意事项

- block\_name hint仅在对应的子链接块提升时才会被上层查询使用。目前支持的子链接提升包括IN子链接提升、EXISTS子链接提升和包含Agg等值相关子链接提升。该hint通常会和前面章节提到的hint联合使用。
- 对于FROM关键字后的子查询，则需要使用子查询的别名进行hint，block\_name hint不会被用到。
- 如果子链接中含有多个表，则提升后这些表可与外层表以任意优化顺序连接，hint也不会被用到。

参数说明

- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **table**表示为该子链接块hint的别名的名称。

说明

- 表的语法格式如下：  
[schema.]table[@block\_name]  
表名可以带schema，也可以带所在子查询语句块提升前的block\_name。子查询语句块在优化器进行优化重写时发生提升，则该block\_name会与leading中block\_name不同。
- 表如果存在别名，优先使用别名来表示该表。

示例

```
explain select /*+nestloop(store_sales tt) */ * from store_sales where ss_item_sk in (select /*+blockname(tt)*/ i_item_sk from item group by 1);
```

该hint表示：子链接的别名为tt，提升后与上层的store\_sales表关联时使用nestloop。生成计划如下所示：

| id       | operation                              | E-rows     | E-memory | E-width | E-costs         |
|----------|----------------------------------------|------------|----------|---------|-----------------|
| 1   ->   | Row Adapter                            | 1439994000 |          | 216     | 325105765847.91 |
| 2   ->   | Vector Streaming (type: GATHER)        | 1439994000 |          | 216     | 325105765847.91 |
| 3   ->   | Vector Nest Loop Semi Join (4, 6)      | 1439994000 | 1MB      | 216     | 325026664615.00 |
| 4   ->   | Vector Partition Iterator              | 2879987999 | 1MB      | 216     | 2756066.50      |
| 5   ->   | Partitioned CStore Scan on store_sales | 2879987999 | 1MB      | 216     | 2756066.50      |
| 6   ->   | Vector Materialize                     | 300000     | 16MB     | 4       | 4176.25         |
| 7   ->   | Vector Hash Aggregate                  | 300000     | 16MB     | 4       | 3988.75         |
| 8   ->   | CStore Scan on item                    | 300000     | 1MB      | 4       | 3832.50         |
| (8 rows) |                                        |            |          |         |                 |

14.4.9.8 运行倾斜的 hint

功能描述

指明查询运行时重分布过程中存在倾斜的重分布键和倾斜值，针对Join和HashAgg运算中的重分布进行优化。

注意事项

- skew hint仅在需要重分布且指定的倾斜信息与查询执行过程中的重分布信息相匹配时才会被使用。
- skew hint受GUC参数[skew\\_option](#)限制，如果参数处于关闭状态，则无法进行skew hint倾斜调优。
- skew hint目前仅处理普通表和子查询类型的表关系，支持基表hint、子查询hint、with as子句hint。对于子查询，无论提升与否都支持在skew hint中使用，这点与其它hint不一样。
- 对于倾斜表，如果定义了别名，则在hint中必须使用别名。
- 对于倾斜列，在不产生歧义的情况下，可以使用原名也可以使用别名。skew hint的column不支持表达式，如果需要指定采用分布键为表达式的重分布存在倾斜，需要将重分布键指定为新的列，以新的列进行hint。
- 对于倾斜值，个数需为列数的整数倍并按列的顺序进行组合，组合的个数不能超过10个。如果各倾斜列的倾斜值的个数不一样，为了满足按列组合，值可以重复

指定。如，表t1的c1和c2存在倾斜，c1列的倾斜值只有a1，而c2列的倾斜有b1和b2，则skew hint如下：skew(t1 (c1 c2) ((a1 b1)(a1 b2)))。例中(a1 b1)为一个值组合，NULL可以作为倾斜值出现，每个hint中的值组合不超过十个，且需为列的整数倍。

- 在Join的重分布优化中，skew hint中的value不可缺省，在HashAgg中可以缺省。
- 对于表、列、值中若指定多个，则同类间需以空格分离。
- 对于倾斜值，不支持在hint中进行类型强转；对于string类型，需要使用单引号。

## 语法格式

- 指定单表倾斜：  
`skew([@block_name] table (column) [(value)])`
- 指定中间结果倾斜：  
`skew([@block_name] (join_rel) (column) [(value)])`

## 参数说明

- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **table**表示存在倾斜的单个表名。

### 说明

- 表的语法格式如下：  
`[schema.]table[@block_name]`  
表名可以带schema，也可以带所在子查询语句块提升前的block\_name。子查询语句块在优化器进行优化重写时发生提升，则该block\_name会与leading中block\_name不同。
- 表如果存在别名，优先使用别名来表示该表。
- **join\_rel**表示参与join的两个或多个表，如（t1 t2）表示t1和t2join后的结果存在倾斜。
- **column**表示倾斜表中存在倾斜的一个或多个列。
- **value**表示倾斜的列中存在倾斜的一个或多个值。

例如：

- 指定单表倾斜  
每一个skew hint用来表示一个表关系存在的倾斜信息，如果想要指定在查询中的多个表关系存在的倾斜信息，则通过指定多个skew hint实现。  
在指定skew时，包括以下四个场景的用法：
  - 单列单值：skew(t (c1) (v1))  
说明：表关系t的c1列中的v1值在查询执行中存在倾斜。
  - 单列多值：skew(t (c1) (v1 v2 v3 ...))  
说明：表关系t的c1列中的v1、v2、v3...等值在查询执行中存在倾斜。
  - 多列单值：skew(t (c1 c2) (v1 v2))  
说明：表关系t的c1列的v1值和c2列的v2值在查询执行中存在倾斜。
  - 多列多值：skew(t (c1 c2) ((v1 v2) (v3 v4) (v5 v6) ...))  
说明：表关系t的c1列的v1、v3、v5...值和c2列的v2、v4、v6...值在查询执行中存在倾斜。



**须知**

多列多值时，各组倾斜值间也可以不使用括号，如：skew(t (c1 c2) (v1 v2 v3 v4 v5 v6 ...))。是否使用括号必须统一，不可混合，

如：skew(t (c1 c2) (v1 v2 v3 v4 (v5 v6) ...)) 将会产生语法报错。

- 指定中间结果倾斜

如果基表不存在倾斜，而是查询执行中的中间结果出现倾斜，则需要通过指定中间结果倾斜的skew hint来进行倾斜的调优。skew((t1 t2) (c1) (v1))

说明：表关系t1和t2 Join后的结果存在倾斜，倾斜的是t1表的c1列，c1列的倾斜值是v1。

为了避免产生歧义，“c1”只能存在于join\_rel的一个表关系中，如果存在同名列则通过别名进行规避。

**建议**

- 如果查询具有多层，则哪一层出现倾斜，则将hint写在哪一层中。
- 对于提升的子查询，skew hint支持直接使用子查询名进行hint。如果明确子查询提升后的哪一个基表存在倾斜，则直接使用基表进行hint的可用性更高。
- 无论对于表或列，若存在别名，则优先使用别名进行hint。

**示例****指定单表倾斜**

- 原query中进行hint。

采用如下查询进行skew hint倾斜调优的举例，查询语句及不带hint的原计划如下所示：

```
explain
with customer_total_return as
(select sr_customer_sk as ctr_customer_sk
,sr_store_sk as ctr_store_sk
,sum(SR_FEE) as ctr_total_return
from store_returns
,date_dim
where sr_returned_date_sk = d_date_sk
and d_year =2000
group by sr_customer_sk
,sr_store_sk)
select c_customer_id
from customer_total_return ctr1
,store
,customer
where ctr1.ctr_total_return > (select avg(ctr_total_return)*1.2
from customer_total_return ctr2
where ctr1.ctr_store_sk = ctr2.ctr_store_sk)
and s_store_sk = ctr1.ctr_store_sk
and s_state = 'NM'
and ctr1.ctr_customer_sk = c_customer_sk
order by c_customer_id
limit 100;
```



| id        | operation                                   | E-rows    | E-memory        | E-width | E-costs   |
|-----------|---------------------------------------------|-----------|-----------------|---------|-----------|
| 1         | -> Row Adapter                              | 100       |                 | 20      | 911254.47 |
| 2         | -> Vector Limit                             | 100       |                 | 20      | 911254.47 |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)          | 2400      |                 | 20      | 911325.75 |
| 4         | -> Vector Limit                             | 2400      | 1MB             | 20      | 911247.62 |
| 5         | -> Vector Sort                              | 3684816   | 16MB            | 20      | 911631.21 |
| 6         | -> Vector Hash Join (7,29)                  | 3684817   | 41MB (12374MB)  | 20      | 905379.41 |
| 7         | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 3684817   | 384KB           | 4       | 883010.31 |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,19)                  | 3684817   | 16MB            | 4       | 861302.05 |
| 9         | -> Vector Hash Join (10,18)                 | 11054450  | 16MB            | 44      | 427109.71 |
| 10        | -> Vector Hash Aggregate                    | 50247501  | 397MB (12671MB) | 54      | 395302.57 |
| 11        | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 50247501  | 384KB           | 22      | 358663.76 |
| 12        | -> Vector Hash Join (13,15)                 | 50247501  | 16MB            | 22      | 294300.51 |
| 13        | -> Vector Partition Iterator                | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99 |
| 14        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99 |
| 15        | -> Vector Streaming(type: BROADCAST)        | 8712      | 384KB           | 4       | 975.56    |
| 16        | -> Vector Partition Iterator                | 363       | 1MB             | 4       | 910.65    |
| 17        | -> Partitioned CStore Scan on date_dim      | 363       | 1MB             | 4       | 910.65    |
| 18        | -> CStore Scan on store                     | 44        | 1MB             | 4       | 1006.39   |
| 19        | -> Vector Hash Aggregate                    | 192       | 16MB            | 68      | 426707.38 |
| 20        | -> Vector Subquery Scan on ctr2             | 50247501  | 1MB             | 36      | 416239.03 |
| 21        | -> Vector Hash Aggregate                    | 50247501  | 397MB (12671MB) | 54      | 395302.57 |
| 22        | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)     | 50247501  | 384KB           | 22      | 358663.76 |
| 23        | -> Vector Hash Join (24,26)                 | 50247501  | 16MB            | 22      | 294300.51 |
| 24        | -> Vector Partition Iterator                | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99 |
| 25        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99 |
| 26        | -> Vector Streaming(type: BROADCAST)        | 8712      | 384KB           | 4       | 975.56    |
| 27        | -> Vector Partition Iterator                | 363       | 1MB             | 4       | 910.65    |
| 28        | -> Partitioned CStore Scan on date_dim      | 363       | 1MB             | 4       | 910.65    |
| 29        | -> CStore Scan on customer                  | 12000000  | 1MB             | 24      | 12923.00  |
| (29 rows) |                                             |           |                 |         |           |

对内层with子句中的HashAgg和外层的Hash Join进行hint指定，带hint的查询如下：

```
explain
with customer_total_return as
(select /*+ skew(store_returns(sr_store_sk sr_customer_sk)) */sr_customer_sk
,sr_store_sk as ctr_store_sk
,sum(SR_FEE) as ctr_total_return
from store_returns
,date_dim
where sr_returned_date_sk = d_date_sk
and d_year =2000
group by sr_customer_sk
,sr_store_sk)
select /*+ skew(ctr1(ctr_customer_sk)(11))*/ c_customer_id
from customer_total_return ctr1
,store
,customer
where ctr1.ctr_total_return > (select avg(ctr_total_return)*1.2
from customer_total_return ctr2
where ctr1.ctr_store_sk = ctr2.ctr_store_sk)
and s_store_sk = ctr1.ctr_store_sk
and s_state = 'NM'
and ctr1.ctr_customer_sk = c_customer_sk
order by c_customer_id
limit 100;
```

该hint表示：内层with子句中的group by在做HashAgg中进行重分布时存在倾斜，对应原计划的10和21号Hash Agg算子；外层ctr1表的ctr\_customer\_sk列在做Hash Join中进行重分布时存在倾斜，对应原计划的6号算子。生成计划如下所示：

| id        | operation                                                    | E-rows    | E-memory        | E-width | E-costs    |
|-----------|--------------------------------------------------------------|-----------|-----------------|---------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                                               | 100       |                 | 20      | 1061778.14 |
| 2         | -> Vector Limit                                              | 100       |                 | 20      | 1061778.14 |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                           | 2400      |                 | 20      | 1061849.41 |
| 4         | -> Vector Limit                                              | 2400      | 1MB             | 20      | 1061771.29 |
| 5         | -> Vector Sort                                               | 3684816   | 16MB            | 20      | 1062154.87 |
| 6         | -> Vector Hash Join (7,31)                                   | 3684817   | 41MB (12344MB)  | 20      | 1055903.08 |
| 7         | -> Vector Streaming(type: PART REDISTRIBUTE PART ROUNDROBIN) | 3684817   | 384KB           | 4       | 1013056.49 |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,20)                                   | 3684817   | 16MB            | 4       | 1000006.10 |
| 9         | -> Vector Hash Join (10,19)                                  | 11054450  | 16MB            | 44      | 496461.73  |
| 10        | -> Vector Hash Aggregate                                     | 50247501  | 397MB (12010MB) | 54      | 464654.59  |
| 11        | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)                      | 50247501  | 384KB           | 54      | 428015.79  |
| 12        | -> Vector Hash Aggregate                                     | 50247501  | 397MB (12010MB) | 54      | 330939.31  |
| 13        | -> Vector Hash Join (14,16)                                  | 50247501  | 16MB            | 22      | 294300.51  |
| 14        | -> Vector Partition Iterator                                 | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99  |
| 15        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns                  | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99  |
| 16        | -> Vector Streaming(type: BROADCAST)                         | 8712      | 384KB           | 4       | 975.56     |
| 17        | -> Vector Partition Iterator                                 | 363       | 1MB             | 4       | 910.65     |
| 18        | -> Partitioned CStore Scan on date_dim                       | 363       | 1MB             | 4       | 910.65     |
| 19        | -> CStore Scan on store                                      | 44        | 1MB             | 4       | 1006.39    |
| 20        | -> Vector Hash Aggregate                                     | 192       | 16MB            | 68      | 496059.40  |
| 21        | -> Vector Subquery Scan on ctr2                              | 50247501  | 1MB             | 36      | 485591.05  |
| 22        | -> Vector Hash Aggregate                                     | 50247501  | 397MB (12010MB) | 54      | 464654.59  |
| 23        | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE)                      | 50247501  | 384KB           | 54      | 428015.79  |
| 24        | -> Vector Hash Aggregate                                     | 50247501  | 397MB (12010MB) | 54      | 330939.31  |
| 25        | -> Vector Hash Join (26,28)                                  | 50247501  | 16MB            | 22      | 294300.51  |
| 26        | -> Vector Partition Iterator                                 | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99  |
| 27        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns                  | 287999764 | 1MB             | 26      | 227383.99  |
| 28        | -> Vector Streaming(type: BROADCAST)                         | 8712      | 384KB           | 4       | 975.56     |
| 29        | -> Vector Partition Iterator                                 | 363       | 1MB             | 4       | 910.65     |
| 30        | -> Partitioned CStore Scan on date_dim                       | 363       | 1MB             | 4       | 910.65     |
| 31        | -> Vector Streaming(type: PART LOCAL PART BROADCAST)         | 12000000  | 384KB           | 24      | 34485.50   |
| 32        | -> CStore Scan on customer                                   | 12000000  | 1MB             | 24      | 12923.00   |
| (32 rows) |                                                              |           |                 |         |            |

从优化后的计划可以看出：①对于Hash Agg，由于其重分布存在倾斜，所以优化为双层Agg；②对于Hash Join，同样由于其重分布存在倾斜，所以优化为采用新的重分布算子。

- 需要改写query后进行hint

不带hint的查询和计划如下：

```
explain select count(*) from store_sales_1 group by round(ss_list_price);
```

| id | operation                                            | E-rows  | E-memory | E-width | E-costs  |
|----|------------------------------------------------------|---------|----------|---------|----------|
| 1  | Row Adapter                                          | 16672   |          | 14      | 62261.28 |
| 2  | Vector Streaming (type: GATHER)                      | 16672   |          | 14      | 62261.28 |
| 3  | Vector Streaming (type: LOCAL GATHER dop: 1/2)       | 16672   | 32KB     | 14      | 61479.78 |
| 4  | Vector Hash Aggregate                                | 16672   | 16MB     | 14      | 61452.00 |
| 5  | Vector Streaming (type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 2/2) | 3112836 | 128KB    | 6       | 57498.43 |
| 6  | CStore Scan on store_sales_1                         | 3112836 | 1MB      | 6       | 21810.25 |

(6 rows)

由于hint中列不支持表达式，在进行倾斜优化时需要借助subquery改写查询，改写后的查询和计划如下：

```
explain
select count(*)
from (select round(ss_list_price),ss_hdemo_sk
from store_sales_1)tmp(a,ss_hdemo_sk)
group by a;
```

| id | operation                                            | E-rows  | E-memory | E-width | E-costs  |
|----|------------------------------------------------------|---------|----------|---------|----------|
| 1  | Row Adapter                                          | 16672   |          | 14      | 62261.28 |
| 2  | Vector Streaming (type: GATHER)                      | 16672   |          | 14      | 62261.28 |
| 3  | Vector Streaming (type: LOCAL GATHER dop: 1/2)       | 16672   | 32KB     | 14      | 61479.78 |
| 4  | Vector Hash Aggregate                                | 16672   | 16MB     | 14      | 61452.00 |
| 5  | Vector Streaming (type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 2/2) | 3112836 | 128KB    | 6       | 57498.43 |
| 6  | CStore Scan on store_sales_1                         | 3112836 | 1MB      | 6       | 21810.25 |

(6 rows)

改写注意不要影响到业务逻辑。

采用改写后的查询进行hint，带hint的查询和计划如下：

```
explain
select /*+ skew(tmp(a)) */ count(*)
from (select round(ss_list_price),ss_hdemo_sk
from store_sales_1)tmp(a,ss_hdemo_sk)
group by a;
```

| id | operation                                            | E-rows  | E-memory | E-width | E-costs  |
|----|------------------------------------------------------|---------|----------|---------|----------|
| 1  | Row Adapter                                          | 16672   |          | 14      | 27771.82 |
| 2  | Vector Streaming (type: GATHER)                      | 16672   |          | 14      | 27771.82 |
| 3  | Vector Streaming (type: LOCAL GATHER dop: 1/2)       | 16672   | 32KB     | 14      | 26990.32 |
| 4  | Vector Hash Aggregate                                | 16671   | 16MB     | 14      | 26962.54 |
| 5  | Vector Streaming (type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 2/2) | 66216   | 128KB    | 14      | 26838.09 |
| 6  | Vector Hash Aggregate                                | 66216   | 16MB     | 14      | 25949.61 |
| 7  | CStore Scan on store_sales_1                         | 3112836 | 1MB      | 6       | 21810.25 |

(7 rows)

从计划可以看出，对Hash Agg进行倾斜优化后，采用了双层agg实现，大大过滤了进行重分布时的数据量，减少了重分布时间。

此外，需要说明的是，对于子查询，支持使用查询内部的列进行hint，如：

```
explain
select /*+ skew(tmp(b)) */ count(*)
from (select round(ss_list_price) b,ss_hdemo_sk
from store_sales_1)tmp(a,ss_hdemo_sk)
group by a;
```

### 14.4.9.9 指定子查询不提升的 hint

#### 功能描述

优化器在对查询进行逻辑优化时通常会将可以提升的子查询提升到上层以避免嵌套执行，但对于某些场景，嵌套执行不会导致性能下降过多，而提升之后扩大了查询路径的搜索范围，可能导致性能变差。对于此类情况，可以使用no merge hint指定子查询不提升进行调试。大多数情况下不建议使用此hint。

## 语法格式

```
no merge[@block_name]
no merge ([@block_name1] subquery_name[@block_name2])
```

## 参数说明

- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **subquery\_name**为目标子查询名，亦可以是view或cte名，表示该子查询在逻辑优化时不会进行提升；当不指定subquery\_name时，表示当前查询不提升。

## 示例

创建表t1、t2、t3：

```
create table t1(a1 int,b1 int,c1 int,d1 int);
create table t2(a2 int,b2 int,c2 int,d2 int);
create table t3(a3 int,b3 int,c3 int,d3 int);
```

原语句为：

```
explain select * from t3, (select a1,b2,c1,d2 from t1,t2 where t1.a1=t2.a2) s1 where t3.b3=s1.b2;
```

| id | operation          | E-rows | E-width | E-costs |
|----|--------------------|--------|---------|---------|
| 1  | -> Hash Join (2,6) | 44450  | 32      | 754.31  |
| 2  | -> Hash Join (3,4) | 8885   | 28      | 182.11  |
| 3  | -> Seq Scan on t3  | 1776   | 16      | 27.76   |
| 4  | -> Hash            | 1776   | 12      | 27.76   |
| 5  | -> Seq Scan on t2  | 1776   | 12      | 27.76   |
| 6  | -> Hash            | 1776   | 8       | 27.76   |
| 7  | -> Seq Scan on t1  | 1776   | 8       | 27.76   |

上述查询中，可以使用以下两种方式禁止子查询s1进行提升：

- 方式一：  
explain select /\*+ no merge(s1) \*/ \* from t3, (select a1,b2,c1,d2 from t1,t2 where t1.a1=t2.a2) s1 where t3.b3=s1.b2;
- 方式二：  
explain select \* from t3, (select /\*+ no merge \*/ a1,b2,c1,d2 from t1,t2 where t1.a1=t2.a2) s1 where t3.b3=s1.b2;

提升后效果：

| id | operation          | E-rows | E-width | E-costs |
|----|--------------------|--------|---------|---------|
| 1  | -> Hash Join (2,6) | 8880   | 32      | 443.03  |
| 2  | -> Hash Join (3,4) | 8885   | 16      | 182.11  |
| 3  | -> Seq Scan on t1  | 1776   | 8       | 27.76   |
| 4  | -> Hash            | 1776   | 12      | 27.76   |
| 5  | -> Seq Scan on t2  | 1776   | 12      | 27.76   |
| 6  | -> Hash            | 1776   | 16      | 27.76   |
| 7  | -> Seq Scan on t3  | 1776   | 16      | 27.76   |

14.4.9.10 Drive 方式的 Hint

功能描述

优化器在进行查询计划生成时，会使用动态规划或遗传基因算法枚举可能的Join路径，并在其中选择最优的路径，当连接表的数目增大时，会导致搜索空间的过度膨胀。对于此类情况，可以通过Drive Hint指定查询中的事实表，使用启发式搜索的方式减少路径搜索空间的范围。该hint只有当GUC参数`join_search_mode`设置为`heuristic`时生效。

语法格式

```
[no] drive (table)
```

参数说明

- `no`表示hint对应的表为非Drive表。
- `table`表示hint指定的表，只能指定一个表，如果表存在别名应优先使用别名进行hint。

示例

创建表t1、t2、t3：

```
create table t1(a1 int,b1 int,c1 int,d1 int);
create table t2(a2 int,b2 int,c2 int,d2 int);
create table t3(a3 int,b3 int,c3 int,d3 int);
```

原语句为：

```
explain select * from t1,t2,t3 where t1.b1=t2.b2 and t1.c1=t3.c3 and t2.d2=t3.d3;
```

| QUERY PLAN |                               |        |          |         |         |
|------------|-------------------------------|--------|----------|---------|---------|
| id         | operation                     | E-rows | E-memory | E-width | E-costs |
| 1          | -> Streaming (type: GATHER)   | 4      |          | 48      | 40.03   |
| 2          | -> Hash Join (3,9)            | 4      | 1MB      | 48      | 34.03   |
| 3          | -> Streaming(type: BROADCAST) | 40     | 2MB      | 32      | 23.64   |
| 4          | -> Hash Join (5,7)            | 20     | 1MB      | 32      | 22.06   |
| 5          | -> Streaming(type: BROADCAST) | 40     | 2MB      | 16      | 11.67   |
| 6          | -> Seq Scan on t1             | 20     | 1MB      | 16      | 10.10   |
| 7          | -> Hash                       | 20     | 16MB     | 16      | 10.10   |
| 8          | -> Seq Scan on t2             | 20     | 1MB      | 16      | 10.10   |
| 9          | -> Hash                       | 20     | 16MB     | 16      | 10.10   |
| 10         | -> Seq Scan on t3             | 20     | 1MB      | 16      | 10.10   |

上述查询中，可以通过指定t3表为drive表，使得t3表优先和其它表join，减少计划生成路径搜索，同时更改join顺序。：

```
explain select /*+ drive(t3) */ * from t1, t2, t3 where t1.b1=t2.b2 and t1.c1=t3.c3 and t2.d2=t3.d3;
```

使用hint后的效果：

| QUERY PLAN |                               |        |          |         |         |
|------------|-------------------------------|--------|----------|---------|---------|
| id         | operation                     | E-rows | E-memory | E-width | E-costs |
| 1          | -> Streaming (type: GATHER)   | 4      |          | 48      | 40.03   |
| 2          | -> Hash Join (3,9)            | 4      | 1MB      | 48      | 34.03   |
| 3          | -> Streaming(type: BROADCAST) | 40     | 2MB      | 32      | 23.64   |
| 4          | -> Hash Join (5,7)            | 20     | 1MB      | 32      | 22.06   |
| 5          | -> Streaming(type: BROADCAST) | 40     | 2MB      | 16      | 11.67   |
| 6          | -> Seq Scan on t3(DRIVE)      | 20     | 1MB      | 16      | 10.10   |
| 7          | -> Hash                       | 20     | 16MB     | 16      | 10.10   |
| 8          | -> Seq Scan on t1             | 20     | 1MB      | 16      | 10.10   |
| 9          | -> Hash                       | 20     | 16MB     | 16      | 10.10   |
| 10         | -> Seq Scan on t2             | 20     | 1MB      | 16      | 10.10   |

**⚠ 注意**

当GUC参数`join_search_mode`取值为`heuristic`且连接表个数超过`from_collapse_limit`时，优化器会自动识别Drive表，并在计划中显示。如果识别优化器最终选择的Drive不对，可以使用`no drive hint`进行纠偏。

### 14.4.9.11 字典编码的 hint

#### 功能描述

通过设置指定列来构建字典编码，将字典编码的字符串的比较转化为数字的比较，加快group by、filter等查询速度。该hint仅8.3.0及以上集群版本支持。

#### 注意事项

- 目前只支持新版的hstore表（表级参数为`enable_hstore_opt`为on）。

#### 语法格式

```
/* + (no) dict(table (column)) */
```

#### 参数说明

- `dict(table (column))`  
使用字典编码表的某列。
- `no dict(table (column))`  
禁用字典编码表的某列。

#### 示例

```
SELECT /*+ dict (bitmptbl_high (server_ip)) */ distinct(server_ip) FROM bitmptbl_high WHERE
scope_name='saetataetaeta' ORDER BY server_ip;
```

生成的计划如下，`server_ip`使用了字典编码：

```
postgres=# explain (verbose on, costs off, nodes off)
select distinct(server_ip) from bitmaptbl_high where scope_name='saetataetaeta' order by server_ip;
 QUERY PLAN

id | operation
---+-----
 1 | -> Row Adapter
 2 | -> Vector Sort
 3 | -> Vector Sonic Hash Aggregate
 4 | -> Vector Streaming (type: GATHER)
 5 | -> Vector Sonic Hash Aggregate
 6 | -> CStore Scan on public.bitmaptbl_high

 Predicate Information (identified by plan id)

 6 --CStore Scan on public.bitmaptbl_high
 CU Predicate Filter: (bitmaptbl_high.scope_name = 'saetataetaeta'::text)
 Pushdown Predicate Filter: (bitmaptbl_high.scope_name = 'saetataetaeta'::text)

Targetlist Information (identified by plan id)

 1 --Row Adapter
 Output: server_ip
 2 --Vector Sort
 Output: server_ip
 Sort Key: bitmaptbl_high.server_ip
 3 --Vector Sonic Hash Aggregate
 Output: server_ip
 Group By Key: bitmaptbl_high.server_ip
 4 --Vector Streaming (type: GATHER)
 Output: server_ip
 5 --Vector Sonic Hash Aggregate
 Output: server_ip
 Group By Key: bitmaptbl_high.server_ip
 Dict Optimized: bitmaptbl_high.server_ip
 Dict Decoded: bitmaptbl_high.server_ip
 6 --CStore Scan on public.bitmaptbl_high
 Output: server_ip
 Dict Encoded: server_ip
 Distribute Key: scope_name
```

使用no dict可以禁用server\_ip使用字典编码：

```
SELECT /*+ no dict (bitmaptbl_high (server_ip)) */ distinct(server_ip) FROM bitmaptbl_high WHERE
scope_name='saetataetaeta' ORDER BY server_ip;
```

14.4.9.12 配置参数的 hint

功能描述

指明计划生成时配置参数的值，又称作guc hint。

注意事项

- 如果hint设置的配置参数在语句级别生效，则该hint必须写在顶层查询中，而不能写在子查询中。对于UNION、INTERSECT、EXCEPT和MINUS语句，可以将语句级别的guc hint写在参与集合运算的任意一个SELECT子句上，该guc hint设置的配置参数会在参与集合运算的每个SELECT子句上生效。
- 子查询提升时，该子查询上的所有guc hint会被丢弃。
- 如果一个配置参数既被语句级别的guc hint设置，又被子查询级别的guc hint设置，则子查询级别的guc hint在对应的子查询中生效，语句级别的guc hint在语句的其它子查询中生效。

语法格式

```
set [global]([@block_name] guc_name guc_value)
```

参数说明

- **global**表示hint设置的配置参数在语句级别生效，不加global表示hint设置的配置参数在子查询级别生效，即仅在hint所在的子查询中生效，在该语句的其它子查询中不生效。
- **block\_name**表示语句块的block\_name，详细说明请参考[block\\_name](#)。
- **guc\_name**表示hint指定的配置参数的名称。
- **guc\_value**表示hint指定的配置参数的值。

guc hint当前仅支持部分配置参数，并且有些配置参数不支持在子查询级别设置，只能在语句级别设置，以下为支持的参数列表：

表 14-19 guc hint 支持的配置参数

| 配置参数名                        | 是否支持在子查询级别设置 |
|------------------------------|--------------|
| agg_max_mem                  | 是            |
| agg_redistribute_enhancement | 是            |
| best_agg_plan                | 是            |
| cost_model_version           | 否            |
| cost_param                   | 否            |
| enable_array_optimization    | 否            |
| enable_bitmapscan            | 是            |
| enable_broadcast             | 是            |
| enable_csqual_pushdown       | 否            |
| enable_redistribute          | 是            |
| enable_extrapolation_stats   | 是            |
| enable_fast_query_shipping   | 否            |
| enable_force_vector_engine   | 否            |
| enable_hashagg               | 是            |
| enable_hashfilter            | 否            |
| enable_hashjoin              | 是            |
| enable_index_nestloop        | 是            |
| enable_indexonlyscan         | 是            |
| enable_indexscan             | 是            |
| enable_join_pseudoconst      | 是            |
| enable_mergejoin             | 是            |
| enable_mixedagg              | 否            |

| 配置参数名                             | 是否支持在子查询级别设置 |
|-----------------------------------|--------------|
| enable_nestloop                   | 是            |
| enable_nodegroup_debug            | 否            |
| enable_partition_dynamic_pruning  | 是            |
| enable_seqscan                    | 是            |
| enable_sonic_hashagg              | 否            |
| enable_sonic_hashjoin             | 是            |
| enable_sort                       | 是            |
| enable_stream_ctescan             | 否            |
| enable_tidscan                    | 是            |
| enable_value_redistribute         | 是            |
| enable_vector_engine              | 否            |
| expected_computing_nodegroup      | 否            |
| force_bitmapand                   | 是            |
| from_collapse_limit               | 是            |
| join_collapse_limit               | 是            |
| join_num_distinct                 | 是            |
| outer_join_max_rows_multipler     | 是            |
| prefer_hashjoin_path              | 否            |
| qrw_inlist2join_optmode           | 是            |
| qual_num_distinct                 | 是            |
| query_dop                         | 否            |
| query_max_mem                     | 否            |
| query_mem                         | 否            |
| rewrite_rule                      | 否            |
| setop_optmode                     | 是            |
| skew_option                       | 是            |
| stream_ctescan_max_estimate_mem   | 否            |
| stream_ctescan_pred_threshold     | 否            |
| stream_ctescan_refcount_threshold | 否            |
| windowagg_pushdown_enhancement    | 否            |



| 配置参数名                  | 是否支持在子查询级别设置 |
|------------------------|--------------|
| index_selectivity_cost | 是            |
| index_cost_limit       | 是            |

示例

对示例中原语句使用如下hint：

```
explain
select /*+ set global(query_dop 0) */ i_product_name product_name
...
```

该hint表示：在整个语句的计划生成过程中，将配置参数query\_dop设置为0，即打开SMP自适应功能。生成的计划如下图所示：

| id        | operation                                              | E-rows  | E-memory | E-width | E-costs  |
|-----------|--------------------------------------------------------|---------|----------|---------|----------|
| 1         | -> Row Adapter                                         | 1       |          | 230     | 19595.89 |
| 2         | -> Vector Sonic Hash Aggregate                         | 1       |          | 230     | 19595.89 |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                     | 3       |          | 230     | 19595.89 |
| 4         | -> Vector Sonic Hash Aggregate                         | 3       | 16MB     | 230     | 19595.66 |
| 5         | -> Vector Nest Loop (6,28)                             | 3       | 1MB      | 126     | 19595.62 |
| 6         | -> Vector Nest Loop (7,27)                             | 3       | 1MB      | 130     | 19291.57 |
| 7         | -> Vector Streaming(type: LOCAL GATHER dop: 1/2)       | 3       | 4MB      | 118     | 19279.41 |
| 8         | -> Vector Nest Loop (9,24)                             | 3       | 1MB      | 118     | 19279.38 |
| 9         | -> Vector Streaming(type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 2/2) | 3       | 4MB      | 82      | 18117.66 |
| 10        | -> Vector Nest Loop (11,21)                            | 3       | 1MB      | 82      | 18117.61 |
| 11        | -> Vector Streaming(type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 2/2) | 3       | 4MB      | 82      | 16195.20 |
| 12        | -> Vector Sonic Hash Join (13,15)                      | 3       | 16MB     | 82      | 16195.15 |
| 13        | -> Vector Partition Iterator                           | 287514  | 1MB      | 12      | 1110.42  |
| 14        | -> Partitioned CStore Scan on store_returns            | 287514  | 1MB      | 12      | 1110.42  |
| 15        | -> Vector Streaming(type: LOCAL BROADCAST dop: 2/2)    | 2764    | 4MB      | 94      | 14718.42 |
| 16        | -> Vector Sonic Hash Join (17,19)                      | 1382    | 16MB     | 94      | 14699.69 |
| 17        | -> Vector Partition Iterator                           | 2880404 | 1MB      | 39      | 11541.07 |
| 18        | -> Partitioned CStore Scan on store_sales              | 2880404 | 1MB      | 39      | 11541.07 |
| 19        | -> Vector Streaming(type: LOCAL BROADCAST dop: 2/2)    | 16      | 4MB      | 55      | 1947.12  |
| 20        | -> CStore Scan on item                                 | 8       | 1MB      | 55      | 1947.00  |
| 21        | -> Vector Materialize                                  | 100000  | 16MB     | 8       | 1797.41  |
| 22        | -> Vector Streaming(type: LOCAL REDISTRIBUTE dop: 2/2) | 100000  | 4MB      | 8       | 1714.07  |
| 23        | -> CStore Scan on customer                             | 100000  | 1MB      | 8       | 703.67   |
| 24        | -> Vector Materialize                                  | 50000   | 16MB     | 44      | 1099.22  |
| 25        | -> Vector Streaming(type: LOCAL REDISTRIBUTE dop: 2/2) | 50000   | 4MB      | 44      | 1057.55  |
| 26        | -> CStore Scan on customer_address ad2                 | 50000   | 1MB      | 44      | 552.33   |
| 27        | -> CStore Scan on store                                | 36      | 1MB      | 20      | 12.01    |
| 28        | -> CStore Scan on promotion                            | 900     | 1MB      | 4       | 300.30   |
| (28 rows) |                                                        |         |          |         |          |

14.4.9.13 Hint 的错误、冲突及告警

Plan Hint的结果会体现在计划的变化上，可以通过explain来查看变化。

Hint中的错误不会影响语句的执行，只是不能生效，该错误会根据语句类型以不同方式提示用户。对于explain语句，hint的错误会以warning形式显示在界面上，对于非explain语句，会以debug1级别日志显示在日志中，关键字为PLANHINT。

hint 的错误类型

- 语法错误  
语法规则树归约失败，会报错，指出出错的位置。  
例如：hint关键字错误，leading hint或join hint指定2个表以下，其它hint未指定表等。一旦发现语法错误，则立即终止hint的解析，所以此时只有错误前面的解析完的hint有效。  
例如：  
leading((t1 t2)) nestloop(t1) rows(t1 t2 #10)  
nestloop(t1)存在语法错误，则终止解析，可用hint只有之前解析的leading((t1 t2))。

- 语义错误
  - 表不存在，存在多个，或在leading或join中出现多次，均会报语义错误。
  - scanhint中的index不存在，会报语义错误。
  - 另外，如果子查询提升后，同一层出现多个名称相同的表，且其中某个表需要被hint，hint会存在歧义，无法使用，需要为相同表增加别名规避。

- hint重复或冲突

如果存在hint重复或冲突，只有第一个hint生效，其它hint均会失效，会给出提示。

- hint重复是指，hint的方法及表名均相同。例如：nestloop(t1 t2) nestloop(t1 t2)。
- hint冲突是指，table list一样的hint，存在不一样的hint，hint的冲突仅对于每一类hint方法检测冲突。

例如：nestloop (t1 t2) hashjoin (t1 t2)，则后面与前面冲突，此时hashjoin的hint失效。注意：nestloop(t1 t2)和no mergejoin(t1 t2)不冲突。

#### 须知

leading hint中的多个表会进行拆解。例如：leading ((t1 t2 t3))会拆解成：leading((t1 t2)) leading(((t1 t2) t3))，此时如果存在leading((t2 t1))，则两者冲突，后面的会被丢弃。（例外：指定内外表的hint若与不指定内外表的hint重复，则始终丢弃不指定内外表的hint。）

- 子链接提升后hint失效

子链接提升后的hint失效，会给出提示。通常出现在子链接中存在多个表连接的场景。提升后，子链接中的多个表不再作为一个整体出现在join中。

- 列类型不支持重分布

- 对于skew hint来说，目的是为了进行重分布时的调优，所以当hint列的类型不支持重分布时，hint将无效。

- hint未被使用

- 非等值join使用hashjoin hint或mergejoin hint
- 不包含索引的表使用indexscan hint或indexonlyscan hint
- 通常只有在索引列上使用过滤条件才会生成相应的索引路径，全表扫描将不会使用索引，因此使用indexscan hint或indexonlyscan hint将不会使用
- indexonlyscan只有输出列仅包含索引列才会使用，否则指定hint不会被使用
- 多个表存在等值连接时，仅尝试有等值连接条件的表的连接，此时没有关联条件的表之间的路径将不会生成，所以指定相应的leading, join, rows hint将不使用，例如：t1 t2 t3表join，t1和t2，t2和t3有等值连接条件，则t1和t3不会优先连接，leading(t1 t3)不会被使用。
- 生成stream计划时，如果表的分布列与join列相同，则不会生成redistribute的计划；如果不同，且另一表分布列与join列相同，只能生成redistribute的计划，不会生成broadcast的计划，指定相应的hint则不会被使用。
- 对于AGG重分布列的hint，hint未被使用的可能原因如下：
  - 指定的分布键包含不支持重分布的数据类型。

- 执行计划中不需要重分布。
- 执行的分布键的序号有误。
- 对于使用grouping sets子句和cube子句的AP函数，window agg中的分布键，不支持hint。

#### 说明

指定Agg重分布列Hint，仅8.1.3.100及以上集群版本支持。

- 如果子链接未被提升，则blockname hint不会被使用。
- 对于skew hint，hint未被使用的可能原因如下：
  - 计划中不需要进行重分布。
  - hint指定的列为包含分布键。
  - hint指定倾斜信息有误或不完整，如对于join优化未指定值。
  - 倾斜优化的GUC参数处于关闭状态。
- 对于guc hint，hint未被使用的可能原因如下：
  - 配置参数不存在。
  - 配置参数不支持guc hint。
  - 配置参数的值无效。
  - 语句级别的guc hint没有被写在顶层查询中。
  - 子查询级别的guc hint设置的配置参数不支持在子查询级别设置。
  - guc hint所在的子查询被提升。

### 14.4.9.14 Plan Hint 实际调优案例

本节以TPC-DS标准测试的Q24的部分语句为例，在1000X，24DN环境上，说明使用plan hint进行实际调优的过程。示例如下：

```
select avg(netpaid) from
(select c_last_name
,c_first_name
,s_store_name
,ca_state
,s_state
,i_color
,i_current_price
,i_manager_id
,i_units
,i_size
,sum(ss_sales_price) netpaid
from store_sales
,store_returns
,store
,item
,customer
,customer_address
where ss_ticket_number = sr_ticket_number
and ss_item_sk = sr_item_sk
and ss_customer_sk = c_customer_sk
```

```
and ss_item_sk = i_item_sk
and ss_store_sk = s_store_sk
and c_birth_country = upper(ca_country)
and s_zip = ca_zip
and s_market_id=7
group by c_last_name
,c_first_name
,s_store_name
,ca_state
,s_state
,i_color
,i_current_price
,i_manager_id
,i_units
,i_size);
```

1. 该语句的初始计划如下，运行时间110s：

图 14-11 语句初始计划

| id | operation                                       | A-time                  | A-rows     | E-rows     |
|----|-------------------------------------------------|-------------------------|------------|------------|
| 1  | Row Adapter                                     | 110324.107              | 1          | 1          |
| 2  | Vector Aggregate                                | 110324.093              | 1          | 1          |
| 3  | Vector Streaming (type: GATHER)                 | 110323.958              | 24         | 24         |
| 4  | Vector Aggregate                                | [110179.302,110309.653] | 24         | 24         |
| 5  | Vector Hash Aggregate                           | [110178.388,110308.515] | 647824     | 16656      |
| 6  | Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [77616.177,96478.771]   | 666834733  | 16664      |
| 7  | Vector Hash Join (8,22)                         | [81727.257,84728.519]   | 666834733  | 16664      |
| 8  | Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [78770.520,82021.087]   | 666834733  | 16664      |
| 9  | Vector Hash Join (10,21)                        | [88066.755,90701.860]   | 666834733  | 16664      |
| 10 | Vector Streaming (type: BROADCAST)              | [7940.962,21430.725]    | 591882336  | 51360      |
| 11 | Vector Hash Join (12,20)                        | [2419.995,5319.406]     | 24661764   | 2140       |
| 12 | Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [1750.448,4659.581]     | 25258268   | 2241       |
| 13 | Vector Hash Join (14,18)                        | [15240.666,17159.616]   | 25258268   | 2241       |
| 14 | Vector Hash Join (15,17)                        | [12112.913,13563.366]   | 252564412  | 472070592  |
| 15 | Vector Partition Iterator                       | [11148.731,12473.230]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 16 | Partitioned CStore Scan on public.store_sales   | [11097.921,12412.596]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 17 | CStore Scan on public.store                     | [0.447,0.689]           | 2064       | 2064       |
| 18 | Vector Partition Iterator                       | [296.805,319.014]       | 287999764  | 287999764  |
| 19 | Partitioned CStore Scan on public.store_returns | [292.938,314.787]       | 287999764  | 287999764  |
| 20 | CStore Scan on public.customer                  | [114.358,144.462]       | 12000000   | 12000000   |
| 21 | CStore Scan on public.customer_address          | [38.426,56.753]         | 6000000    | 6000000    |
| 22 | CStore Scan on public.item                      | [3.160,5.026]           | 300000     | 300000     |

该计划中，第10层算子使用broadcast性能较差，由于第11层算子估算行数为2140，比实际行数严重低估。错误行数估算主要来源于第13层算子的行数低估，根因是第13层hashjoin中，使用store\_sales的(ss\_ticket\_number, ss\_item\_sk)列和store\_returns的(sr\_ticket\_number, sr\_item\_sk)列进行关联，由于缺少多列相关性的估算导致行数严重低估。

2. 使用如下的rows hint进行调优后，计划如下，运行时间318s：

```
select avg(netpaid) from
(select /*+rows(store_sales store_returns * 11270)*/ c_last_name ...
```

图 14-12 使用 rows hint 进行调优

| id | operation                                       | A-time                  | A-rows     | E-rows     |
|----|-------------------------------------------------|-------------------------|------------|------------|
| 1  | Row Adapter                                     | 318585.246              | 1          | 1          |
| 2  | Vector Aggregate                                | 318585.232              | 1          | 1          |
| 3  | Vector Streaming (type: GATHER)                 | 318585.082              | 24         | 24         |
| 4  | Vector Aggregate                                | [318323.324,318499.290] | 24         | 24         |
| 5  | Vector Hash Aggregate                           | [318320.813,318497.054] | 647824     | 187770504  |
| 6  | Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [288074.860,305601.698] | 666834733  | 187770507  |
| 7  | Vector Hash Join (8,22)                         | [253642.468,315808.664] | 666834733  | 187770507  |
| 8  | Vector Hash Join (9,18)                         | [250904.317,315684.018] | 666834733  | 187770507  |
| 9  | Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [4552.500,310602.307]   | 275042158  | 147106999  |
| 10 | Vector Hash Join (11,17)                        | [7658.951,14053.823]    | 275042158  | 147106999  |
| 11 | Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [3953.255,10264.943]    | 287999764  | 154060900  |
| 12 | Vector Hash Join (13,15)                        | [28196.188,32838.794]   | 287999764  | 154060900  |
| 13 | Vector Partition Iterator                       | [11477.673,12324.583]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 14 | Partitioned CStore Scan on public.store_sales   | [11411.382,12250.209]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 15 | Vector Partition Iterator                       | [304.188,403.205]       | 287999764  | 287999764  |
| 16 | Partitioned CStore Scan on public.store_returns | [299.838,398.255]       | 287999764  | 287999764  |
| 17 | CStore Scan on public.customer                  | [122.246,170.128]       | 12000000   | 12000000   |
| 18 | Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [57.558,117.461]        | 492915     | 146467     |
| 19 | Vector Hash Join (20,21)                        | [45.554,96.238]         | 492915     | 146467     |
| 20 | CStore Scan on public.customer_address          | [39.738,89.412]         | 6000000    | 6000000    |
| 21 | CStore Scan on public.store                     | [0.361,1.095]           | 2064       | 2064       |
| 22 | Vector Streaming (type: BROADCAST)              | [48.986,91.170]         | 7200000    | 7200000    |
| 23 | CStore Scan on public.item                      | [4.506,6.602]           | 300000     | 300000     |

时间反而劣化了，原因是第8层hashjoin过慢引起第9层redistribute时间过慢导致，其中第9层redistribute并没有数据倾斜，hashjoin慢的原因是由于第18层redistribute后数据倾斜导致。

3. 经过实际数据查证，customer\_address的两个join列的不同值数目较少，使用其进行join容易出现数据倾斜，故把customer\_address放到最后进行join。使用如下的hint进行调优后，计划如下，运行时间116s：

```
select avg(netpaid) from
(select /*+rows(store_sales store_returns *11270)
leading((store_sales store_returns store item customer) customer_address)*/
c_last_name ...
```

图 14-13 hint 调优

| id        | operation                                          | A-time                  | A-rows     | E-rows     |
|-----------|----------------------------------------------------|-------------------------|------------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                                     | 116326.597              | 1          | 1          |
| 2         | -> Vector Aggregate                                | 116326.590              | 1          | 1          |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                 | 116326.473              | 24         | 24         |
| 4         | -> Vector Aggregate                                | [116157.161,116236.494] | 24         | 24         |
| 5         | -> Vector Hash Aggregate                           | [116155.328,116233.946] | 647824     | 187770504  |
| 6         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [84103.951,102052.326]  | 666834733  | 187770507  |
| 7         | -> Vector Hash Join (8,10)                         | [23229.469,47484.697]   | 666834733  | 187770507  |
| 8         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [38.367,74.930]         | 6000000    | 6000000    |
| 9         | -> CStore Scan on public.customer_address          | [69.877,121.460]        | 6000000    | 6000000    |
| 10        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [17404.744,17567.550]   | 24661764   | 24112909   |
| 11        | -> Vector Hash Join (12,22)                        | [16123.627,16397.246]   | 24661764   | 24112909   |
| 12        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [15320.663,15741.646]   | 2525268    | 25252751   |
| 13        | -> Vector Hash Join (14,21)                        | [14962.342,16375.458]   | 2525268    | 25252751   |
| 14        | -> Vector Hash Join (15,19)                        | [14449.031,15825.949]   | 2525268    | 25252751   |
| 15        | -> Vector Hash Join (16,18)                        | [11439.959,12510.065]   | 25256412   | 472070592  |
| 16        | -> Vector Partition Iterator                       | [10531.986,11536.213]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 17        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_sales   | [10483.634,11474.944]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 18        | -> CStore Scan on public.store                     | [0.347,0.463]           | 2064       | 2064       |
| 19        | -> Vector Partition Iterator                       | [293.977,365.021]       | 287999764  | 287999764  |
| 20        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_returns | [289.936,360.808]       | 287999764  | 287999764  |
| 21        | -> CStore Scan on public.item                      | [3.109,5.245]           | 300000     | 300000     |
| 22        | -> CStore Scan on public.customer                  | [113.871,141.791]       | 12000000   | 12000000   |
| (22 rows) |                                                    |                         |            |            |

发现时间基本花在了第6层redistribute算子上，需要进一步优化。

4. 由于最后一层redistribute包含倾斜，所以时间较长。为了避免倾斜，需要将item表放在最后join，由于item表的join并不能使行数减少。修改hint如下并执行，计划如下，运行时间120s：

```
select avg(netpaid) from
(select /*+rows(store_sales store_returns *11270)
leading((customer_address (store_sales store_returns store customer) item))
c_last_name ...
```

图 14-14 修改 hint 并执行语句

| id        | operation                                          | A-time                  | A-rows     | E-rows     |
|-----------|----------------------------------------------------|-------------------------|------------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                                     | 120377.258              | 1          | 1          |
| 2         | -> Vector Aggregate                                | 120377.245              | 1          | 1          |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                 | 120377.091              | 24         | 24         |
| 4         | -> Vector Aggregate                                | [120184.884,120301.704] | 24         | 24         |
| 5         | -> Vector Hash Aggregate                           | [120183.119,120297.845] | 647824     | 187770504  |
| 6         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [87775.682,106070.878]  | 666834733  | 187770507  |
| 7         | -> Vector Hash Join (8,22)                         | [22323.764,49878.523]   | 666834733  | 187770507  |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,11)                         | [21129.236,45208.255]   | 666834733  | 187770507  |
| 9         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [37.859,75.412]         | 6000000    | 6000000    |
| 10        | -> CStore Scan on public.customer_address          | [74.798,114.449]        | 6000000    | 6000000    |
| 11        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [15714.458,15824.928]   | 24661764   | 24112909   |
| 12        | -> Vector Hash Join (13,21)                        | [14637.516,14955.464]   | 24661764   | 24112909   |
| 13        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [13898.593,14333.200]   | 2525268    | 25252751   |
| 14        | -> Vector Hash Join (15,19)                        | [14166.917,15378.244]   | 2525268    | 25252751   |
| 15        | -> Vector Hash Join (16,18)                        | [11272.239,12052.532]   | 25256412   | 472070592  |
| 16        | -> Vector Partition Iterator                       | [10409.566,11127.981]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 17        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_sales   | [10365.838,11077.601]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 18        | -> CStore Scan on public.store                     | [0.431,0.609]           | 2064       | 2064       |
| 19        | -> Vector Partition Iterator                       | [343.780,408.254]       | 287999764  | 287999764  |
| 20        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_returns | [339.844,403.923]       | 287999764  | 287999764  |
| 21        | -> CStore Scan on public.customer                  | [117.234,163.598]       | 12000000   | 12000000   |
| 22        | -> Vector Streaming (type: BROADCAST)              | [44.571,130.129]        | 7200000    | 7200000    |
| 23        | -> CStore Scan on public.item                      | [4.169,6.347]           | 300000     | 300000     |
| (23 rows) |                                                    |                         |            |            |

该计划中的redistribute问题并没有解决，因为第22层item表做了broadcast，导致与customer\_address表join后的倾斜并没有被消除掉。

5. 增加如下禁止item表做broadcast的hint，使与customer\_address join的表做redistribute（也可以进行join表redistribute的hint），计划如下，运行时间105s：

```
select avg(netpaid) from
(select /*+rows(store_sales store_returns *11270)
leading((customer_address (store_sales store_returns store customer) item))
no broadcast(item)*/
c_last_name ...
```

图 14-15 执行计划

| id        | operation                                          | A-time                  | A-rows     | E-rows     |
|-----------|----------------------------------------------------|-------------------------|------------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                                     | [105854.957]            | 1          | 1          |
| 2         | -> Vector Aggregate                                | [105854.948]            | 1          | 1          |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                 | [105854.825]            | 24         | 24         |
| 4         | -> Vector Aggregate                                | [105706.709,105776.135] | 24         | 24         |
| 5         | -> Vector Hash Aggregate                           | [105705.061,105773.013] | 647824     | 187770504  |
| 6         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [70701.966,89973.672]   | 666834733  | 187770507  |
| 7         | -> Vector Hash Join (8,23)                         | [71759.500,79018.433]   | 666834733  | 187770507  |
| 8         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [69794.307,77269.178]   | 666834733  | 187770507  |
| 9         | -> Vector Hash Join (10,12)                        | [21443.307,46714.378]   | 666834733  | 187770507  |
| 10        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [41.295,83.419]         | 6000000    | 6000000    |
| 11        | -> CStore Scan on public.customer_address          | [70.405,166.072]        | 6000000    | 6000000    |
| 12        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [15689.053,15788.475]   | 24661764   | 24112909   |
| 13        | -> Vector Hash Join (14,22)                        | [14517.847,14712.929]   | 24661764   | 24112909   |
| 14        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [13806.733,14089.770]   | 25258268   | 25252751   |
| 15        | -> Vector Hash Join (16,20)                        | [13709.384,15095.449]   | 25258268   | 25252751   |
| 16        | -> Vector Hash Join (17,19)                        | [10944.796,11827.285]   | 252564412  | 472070592  |
| 17        | -> Vector Partition Iterator                       | [10070.316,10884.728]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 18        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_sales   | [10018.966,10828.990]   | 2879987999 | 2879987999 |
| 19        | -> CStore Scan on public.store                     | [0.447,0.568]           | 2064       | 2064       |
| 20        | -> Vector Partition Iterator                       | [293.042,329.056]       | 287999764  | 287999764  |
| 21        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_returns | [288.631,324.782]       | 287999764  | 287999764  |
| 22        | -> CStore Scan on public.customer                  | [113.735,138.235]       | 12000000   | 12000000   |
| 23        | -> CStore Scan on public.item                      | [3.127,5.357]           | 300000     | 300000     |
| (23 rows) |                                                    |                         |            |            |

6. 发现最后一层使用单层Agg，但行数缩减较多。使用相同的hint，同时结合参数 best\_agg\_plan=3进行双层Agg调优，最终计划如下图所示，运行时间94s，完成调优。

图 14-16 最终调优计划

| id        | operation                                          | A-time                | A-rows     | E-rows     |
|-----------|----------------------------------------------------|-----------------------|------------|------------|
| 1         | -> Row Adapter                                     | [94004.670]           | 1          | 1          |
| 2         | -> Vector Aggregate                                | [94004.655]           | 1          | 1          |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                 | [94004.504]           | 24         | 24         |
| 4         | -> Vector Aggregate                                | [93833.832,93928.052] | 24         | 24         |
| 5         | -> Vector Hash Aggregate                           | [93832.460,93926.412] | 647824     | 187770507  |
| 6         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [93640.866,93787.939] | 647824     | 183912384  |
| 7         | -> Vector Hash Aggregate                           | [93687.544,93791.242] | 647824     | 183912384  |
| 8         | -> Vector Hash Join (9,24)                         | [70025.469,72773.161] | 666834733  | 187770507  |
| 9         | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [68242.223,71275.972] | 666834733  | 187770507  |
| 10        | -> Vector Hash Join (11,13)                        | [21421.136,44830.306] | 666834733  | 187770507  |
| 11        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [35.444,71.328]       | 6000000    | 6000000    |
| 12        | -> CStore Scan on public.customer_address          | [67.246,119.224]      | 6000000    | 6000000    |
| 13        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [16089.853,16212.570] | 24661764   | 24112909   |
| 14        | -> Vector Hash Join (15,23)                        | [14822.972,15188.942] | 24661764   | 24112909   |
| 15        | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)           | [14061.867,14604.162] | 25258268   | 25252751   |
| 16        | -> Vector Hash Join (17,21)                        | [13949.756,15492.311] | 25258268   | 25252751   |
| 17        | -> Vector Hash Join (18,20)                        | [10935.742,12160.719] | 252564412  | 472070592  |
| 18        | -> Vector Partition Iterator                       | [10052.958,11194.962] | 2879987999 | 2879987999 |
| 19        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_sales   | [10008.415,11143.984] | 2879987999 | 2879987999 |
| 20        | -> CStore Scan on public.store                     | [0.452,0.839]         | 2064       | 2064       |
| 21        | -> Vector Partition Iterator                       | [298.235,332.736]     | 287999764  | 287999764  |
| 22        | -> Partitioned CStore Scan on public.store_returns | [294.067,327.629]     | 287999764  | 287999764  |
| 23        | -> CStore Scan on public.customer                  | [114.377,145.156]     | 12000000   | 12000000   |
| 24        | -> CStore Scan on public.item                      | [3.150,3.530]         | 300000     | 300000     |
| (24 rows) |                                                    |                       |            |            |

如果有统计信息变更引起的查询劣化，可以考虑用plan hint来调整到之前的查询计划。这里以TPCH-Q17为例，在收集default\_statistics\_target设置为-2的统计信息之后，计划相比于默认统计信息发生劣化。

1. 默认统计信息（default\_statistics\_target设置为100）的计划如下：



图 14-17 默认统计信息

| id        | operation                                              | A-time                  |
|-----------|--------------------------------------------------------|-------------------------|
| 1         | -> Row Adapter                                         | 265006.779              |
| 2         | -> Vector Aggregate                                    | 265006.764              |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                     | 265006.071              |
| 4         | -> Vector Aggregate                                    | [263699.512,264503.084] |
| 5         | -> Vector Hash Join (6,17)                             | [263676.665,264477.932] |
| 6         | -> Vector Streaming(type: LOCAL GATHER dop: 1/4)       | [1.998,7.594]           |
| 7         | -> Vector Hash Aggregate                               | [201775.393,202432.672] |
| 8         | -> Vector Streaming(type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 4/4) | [201567.130,202231.524] |
| 9         | -> Vector Hash Join (10,12)                            | [170675.231,199908.410] |
| 10        | -> Vector Partition Iterator                           | [34847.797,51968.266]   |
| 11        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.lineitem    | [33805.013,51137.657]   |
| 12        | -> Vector Hash Aggregate                               | [23283.387,25359.493]   |
| 13        | -> Vector Streaming(type: SPLIT BROADCAST dop: 4/4)    | [12850.624,14608.515]   |
| 14        | -> Vector Hash Aggregate                               | [2690.439,3616.623]     |
| 15        | -> Vector Partition Iterator                           | [2659.700,3579.390]     |
| 16        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.part        | [2642.213,3559.090]     |
| 17        | -> Vector Streaming(type: REDISTRIBUTE dop: 1/4)       | [262300.732,262961.078] |
| 18        | -> Vector Hash Join (19,21)                            | [225749.727,260990.322] |
| 19        | -> Vector Partition Iterator                           | [40046.078,56220.694]   |
| 20        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.lineitem    | [39204.414,55328.448]   |
| 21        | -> Vector Streaming(type: SPLIT BROADCAST dop: 4/4)    | [55748.177,61987.136]   |
| 22        | -> Vector Partition Iterator                           | [3042.864,3873.942]     |
| 23        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.part        | [3027.023,3848.159]     |
| (23 rows) |                                                        |                         |

2. 统计信息变更 ( default\_statistics\_target设置为-2 ) 的计划如下:

图 14-18 统计信息变更

| id        | operation                                              | A-time                    |
|-----------|--------------------------------------------------------|---------------------------|
| 1         | -> Row Adapter                                         | 1440492.994               |
| 2         | -> Vector Aggregate                                    | 1440492.982               |
| 3         | -> Vector Streaming (type: GATHER)                     | 1440491.021               |
| 4         | -> Vector Streaming(type: LOCAL GATHER dop: 1/6)       | [1439737.284,1440008.568] |
| 5         | -> Vector Aggregate                                    | [1439008.369,1439854.148] |
| 6         | -> Vector Hash Join (7,18)                             | [1439006.016,1439851.619] |
| 7         | -> Vector Streaming(type: LOCAL BROADCAST dop: 6/6)    | [2.932,139.405]           |
| 8         | -> Vector Hash Aggregate                               | [190452.312,195910.748]   |
| 9         | -> Vector Streaming(type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 6/6) | [190171.929,195653.119]   |
| 10        | -> Vector Hash Join (11,13)                            | [161076.195,178831.123]   |
| 11        | -> Vector Partition Iterator                           | [27306.318,45564.565]     |
| 12        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.lineitem    | [26752.444,44912.020]     |
| 13        | -> Vector Hash Aggregate                               | [35601.624,39812.058]     |
| 14        | -> Vector Streaming(type: SPLIT BROADCAST dop: 6/6)    | [23096.460,27057.137]     |
| 15        | -> Vector Hash Aggregate                               | [2372.587,3052.445]       |
| 16        | -> Vector Partition Iterator                           | [2345.381,3012.732]       |
| 17        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.part        | [2329.874,2989.393]       |
| 18        | -> Vector Hash Join (19,22)                            | [1437388.414,1438470.781] |
| 19        | -> Vector Streaming(type: SPLIT REDISTRIBUTE dop: 6/6) | [1392693.529,1408571.859] |
| 20        | -> Vector Partition Iterator                           | [29065.204,41264.514]     |
| 21        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.lineitem    | [28212.219,40133.491]     |
| 22        | -> Vector Streaming(type: LOCAL REDISTRIBUTE dop: 6/6) | [2570.841,3438.567]       |
| 23        | -> Vector Partition Iterator                           | [2447.569,3276.369]       |
| 24        | -> Partitioned CStore Scan on tpch10wx_col.part        | [2432.124,3263.641]       |
| (24 rows) |                                                        |                           |

3. 经过对比, 劣化的原因主要为lineitem和part表join时stream类型由BroadCast变更为Redistribute导致。可以对语句进行stream方式的hint来调整到之前的计划, 例如:

图 14-19 调整语句

```
select /*+ no redistribute(part lineitem) */
 sum(l_extendedprice) / 7.0 as avg_yearly
from
 lineitem,
 part
where
 p_partkey = l_partkey
and p_brand = 'Brand#23'
and p_container = 'MED BOX'
and l_quantity < (
 select
 0.2 * avg(l_quantity)
 from
 lineitem
 where
 l_partkey = p_partkey
);
```

## 14.4.10 例行维护表

为了保证数据库的有效运行，数据库必须在插入/删除操作后，定期执行VACUUM FULL和ANALYZE，更新统计信息，以便获得更优的性能。

### 相关概念

使用VACUUM、VACUUM FULL和ANALYZE命令定期对每个表进行维护，主要有以下原因：

- VACUUM FULL可回收已更新或已删除的数据所占据的磁盘空间，同时将小数据文件合并。
- VACUUM对每个表维护了一个可视化映射来跟踪包含对别的活动事务可见的数组的页。一个普通的索引扫描首先通过可视化映射来获取对应的数组，来检查是否对当前事务可见。若无法获取，再通过堆数组抓取的方式来检查。因此更新表的可视化映射，可加速唯一索引扫描。
- VACUUM可避免执行的事务数超过数据库阈值时，事务ID重叠造成的原有数据丢失。
- ANALYZE可收集与数据库中表内容相关的统计信息。统计结果存储在系统表PG\_STATISTIC中。查询优化器会使用这些统计数据，生成最有效的执行计划。

### 操作步骤

**步骤1** 使用VACUUM或VACUUM FULL命令，进行磁盘空间回收。

- **VACUUM:**

对表执行VACUUM操作。

```
VACUUM customer;
```

可以与数据库操作命令并行运行。（执行期间，可正常使用的语句：SELECT、INSERT、UPDATE和DELETE。不可正常使用的语句：ALTER TABLE）。

对表分区执行VACUUM操作。

```
VACUUM customer_par PARTITION (P1);
```

- **VACUUM FULL:**

```
VACUUM FULL customer;
```

需要向正在执行的表增加排他锁，且需要停止其他所有数据库操作。

在进行磁盘空间回收时，用户可以使用如下命令查询集群中最早事务对应session，再根据需要结束最早执行的长事务，从而更加高效的利用磁盘空间。

a. 使用命令从GTM上查询oldestxmin

```
SELECT * FROM pgxc_gtm_snapshot_status();
```

b. 从CN上查询对应的session的pid，此处xmin为上一步的oldestxmin。

```
SELECT * FROM pgxc_running_xacts() where xmin=1400202010;
```

**步骤2** 使用ANALYZE语句更新统计信息。

```
ANALYZE customer;
```

使用ANALYZE VERBOSE语句更新统计信息，并输出表的相关信息。

```
ANALYZE VERBOSE customer;
```

也可以同时执行VACUUM ANALYZE命令进行查询优化。

```
VACUUM ANALYZE customer;
```



### 说明

VACUUM和ANALYZE会导致I/O流量的大幅增加，这可能会影响其他活动会话的性能。因此，建议通过“vacuum\_cost\_delay”参数设置。

----结束

## 维护建议

- 定期对部分大表做VACUUM FULL，在性能下降后为全库做VACUUM FULL，目前暂定每月做一次VACUUM FULL。
- 定期对系统表做VACUUM FULL，主要是PG\_ATTRIBUTE。
- 启用系统自动清理进程（AUTOVACUUM）自动执行VACUUM和ANALYZE，回收被标识为删除状态的记录空间，并更新表的统计数据。

## 14.4.11 例行重建索引

### 背景信息

数据库经过多次删除操作后，索引页面上的索引键将被删除，造成索引膨胀。例行重建索引，可有效的提高查询效率。

数据库支持的索引类型包含B-tree索引、GIN索引和PSORT索引。

- 对于B-tree索引，例行重建索引可有效的提高查询效率。
  - 如果数据发生大量删除后，索引页面上的索引键将被删除，导致索引页面数量的减少，造成索引膨胀。重建索引可回收浪费的空间。
  - 新建的索引中逻辑结构相邻的页面，通常在物理结构中也是相邻的，所以一个新建的索引比更新了多次的索引访问速度要快。
- 对于非B-tree索引，不建议例行重建。

### 重建索引

重建索引有以下两种方式：

- 先删除索引（DROP INDEX），再创建索引（CREATE INDEX）。

在删除索引过程中，会在父表上增加一个短暂的排他锁，阻止相关读写操作。在创建索引过程中，会锁住写操作但是不会锁住读操作，此时读操作只能使用顺序扫描。
- 使用REINDEX语句重建索引。
  - 使用REINDEX TABLE语句重建索引，会在重建过程中增加排他锁，阻止相关读写操作。
  - 使用REINDEX INTERNAL TABLE语句重建desc表（包括）的索引，会在重建过程中增加排他锁，阻止相关读写操作。

### 操作步骤

假定在导入表“areaS”上的“area\_id”字段上存在普通索引“areaS\_idx”。重建索引有以下两种方式：

- 先删除索引（DROP INDEX），再创建索引（CREATE INDEX）

- a. 删除索引。  
`DROP INDEX areaS_idx;`
- b. 创建索引。  
`CREATE INDEX areaS_idx ON areaS (area_id);`
- 使用REINDEX重建索引。
  - 使用REINDEX TABLE语句重建索引。  
`REINDEX TABLE areaS;`
  - 使用REINDEX INTERNAL TABLE重建desc表（包括）的索引。  
`REINDEX INTERNAL TABLE areaS;`

## 14.4.12 SQL 语句出错自动重试

DWS支持在SQL语句执行出错时自动重试（下文简称CN Retry）。对于来自gsq客户端、JDBC、ODBC驱动的SQL语句，在SQL语句执行失败时，CN端能够自动识别语句执行过程中的报错，并重新下发任务进行自动重试。

该功能的限制和约束如下：

- 功能范围限制：
  - 仅能提高故障发生时SQL语句执行成功率，不能保证100%的执行成功。
  - CN Retry默认开启，开启后temp表会记录日志，关闭CN Retry后，temp表不会记录日志，因此不能在使用temp表时反复打开/关闭CN Retry开关，否则主备切换后再CN Retry会造成数据不一致。
  - CN Retry默认开启，开启后新创建的unlogged表会忽视unlogged关键字，建成普通表。关闭CN Retry后，unlogged表不会记录日志，因此不能在使用unlogged表时反复打开/关闭CN Retry开关，否则主备切换后再CN Retry会造成数据不一致。
  - 在使用gds进行数据导出时，支持CN Retry。现有机制导出时会对重复文件进行检测并删除相同的文件，因此建议不要对相同的外表重复导出数据，除非确定数据目录中相同文件名的文件需要删除。
- 错误类型约束：

SQL语句出错时能够被识别和重试的错误，仅限在错误类型列表（请参考[表 14-20](#)）中定义的错误。
- 语句类型约束：

支持单语句CN Retry、存储过程、函数、匿名块。不支持事务块中的语句。
- 存储过程语句约束：
  - 包含EXCEPTION的存储过程，如果在执行过程中（包含语句块执行和EXCEPTION中的语句执行）错误被抛出，可以retry，且系统内部错误发生时，retry会先于EXCEPTION被执行，而如果报错被EXCEPTION捕获则不能retry。
  - 不支持使用全局变量的package。
  - 不支持DBMS\_JOB。
  - 不支持UTL\_FILE。
  - 如果存储过程中有输出打印信息（如dbms\_output.put\_line或raise info等），则发生retry时会重复输出已打印的消息，并会在重复消息前输出“Notice: Retry triggered, some message may be duplicated.”加以提示。
- 集群状态约束：

- 仅支持DN、GTM实例故障。
- CN Retry有次数限制，如果在CN Retry达到最大尝试次数（最大次数由max\_query\_retry\_times控制）之前，集群状态无法从故障状态恢复到正常状态，那么CN Retry不能保证执行成功。
- 扩容时不支持CN Retry。
- 数据导入约束：
  - 不支持COPY FROM STDIN语句。
  - 不支持gsq \copy from元命令。
  - 不支持JDBC CopyManager copyIn导入数据。

CN Retry支持的错误类型列表和对应的错误码信息见[表14-20](#)，可以通过GUC参数retry\_ecode\_list设置CN Retry支持的错误类型列表，但不建议用户直接修改该参数，如有修改需求请联系技术工程师协助处理。

**表 14-20** CN Retry 支持的错误类型列表

| 错误类型                                         | 错误码   | 备注                                                   |
|----------------------------------------------|-------|------------------------------------------------------|
| 对端连接重置<br>( CONNECTION_RESET_BY_PEER )       | YY001 | TCP通信错误：Connection reset by peer ( CN和DN间通信 )        |
| 对端流重置<br>( STREAM_CONNECTION_RESET_BY_PEER ) | YY002 | TCP通信错误：Stream connection reset by peer ( DN和DN间通信 ) |
| 锁等待超时<br>( LOCK_WAIT_TIMEOUT )               | YY003 | 锁超时，Lock wait timeout                                |
| 连接超时<br>( CONNECTION_TIMED_OUT )             | YY004 | TCP通信错误，Connection timed out                         |
| 查询设置错误<br>( SET_QUERY_ERROR )                | YY005 | SET命令发送失败，Set query                                  |
| 超出逻辑内存<br>( OUT_OF_LOGICAL_MEMORY )          | YY006 | 内存申请失败，Out of logical memory                         |
| 通信库内存分配<br>( SCTP_MEMORY_ALLOC )             | YY007 | SCTP通信错误，Memory allocate error                       |
| 无通信库缓存数据<br>( SCTP_NO_DATA_IN_BUFFER )       | YY008 | SCTP通信错误，SCTP no data in buffer                      |
| 通信库释放内存关闭<br>( SCTP_RELEASE_MEMORY_CLOSE )   | YY009 | SCTP通信错误，Release memory close                        |
| SCTP、TCP断开<br>( SCTP_TCP_DISCONNECT )        | YY010 | SCTP通信错误，TCP disconnect                              |
| 通信库断开 ( SCTP_DISCONNECT )                    | YY011 | SCTP通信错误，SCTP disconnect                             |

| 错误类型                                                    | 错误码       | 备注                                        |
|---------------------------------------------------------|-----------|-------------------------------------------|
| 通信库远程关闭<br>( SCTP_REMOTE_CLOSE )                        | YY01<br>2 | SCTP通信错误, Stream closed by remote         |
| 等待未知通信库通信<br>( SCTP_WAIT_POLL_UNKNOWN )                 | YY01<br>3 | 等待未知通信库通信, SCTP wait poll unknown         |
| 无效快照 ( SNAPSHOT_INVALID )                               | YY01<br>4 | 快照非法, Snapshot invalid                    |
| 通讯接收信息错误<br>( ERRCODE_CONNECTION_RECEIVE_WRONG )        | YY01<br>5 | 连接获取错误, Connection receive wrong          |
| 内存耗尽 ( OUT_OF_MEMORY )                                  | 5320<br>0 | 内存耗尽, Out of memory                       |
| 连接失败<br>( CONNECTION_FAILURE )                          | 0800<br>6 | GTM出错, Connection failure                 |
| 连接异常<br>( CONNECTION_EXCEPTION )                        | 0800<br>0 | 连接出现错误, 和DN的通讯失败, Connection exception    |
| 管理员关闭系统<br>( ADMIN_SHUTDOWN )                           | 57P0<br>1 | 管理员关闭系统, Admin shutdown                   |
| 关闭远程流接口<br>( STREAM_REMOTE_CLOSE_SOCKET )               | XX00<br>3 | 关闭远程套接字, Stream remote close socket       |
| 重复查询编号<br>( ERRCODE_STREAM_DUPLICATE_QUERY_ID )         | XX00<br>9 | 重复查询, Duplicate query id                  |
| stream查询并发更新同一行<br>( ERRCODE_STREAM_CONCURRENT_UPDATE ) | YY01<br>6 | stream查询并发更新同一行, Stream concurrent update |
| LLVM内存分配错误<br>( ERRCODE_LLVM_BAD_ALLOC_ERROR )          | CG00<br>3 | 内存分配错误, Allocate error                    |
| LLVM致命错误<br>( ERRCODE_LLVM_FATAL_ERROR )                | CG00<br>4 | 致命错误, Fatal error                         |
| HashJoin临时文件读取错误<br>(ERRCODE_HASHJOIN_TEMP_FILE_ERROR)  | F001<br>1 | 临时文件读取错误, File error                      |
| Buffer文件读取错误<br>(ERRCODE_BUFFER_FILE_ERROR)             | F001<br>2 | 文件读取错误, File error                        |

| 错误类型                                                | 错误码   | 备注                                                                              |
|-----------------------------------------------------|-------|---------------------------------------------------------------------------------|
| 分区个数发生变化<br>(ERRCODE_PARTITION_NUM_CHANGED)         | 45003 | 在扫描LIST分区表时，发现此时的分区个数和优化阶段的分区个数不一致，一般出现在查询和ADD/DROP分区并发时。（此错误类型仅8.1.3及以上集群版本支持） |
| 节点间对象SCHEMA名称不一致<br>(ERRCODE_UNMATCH_OBJECT_SCHEMA) | 42P30 | 对象SCHEMA名称不一致，Unmatched schema name                                             |

开启CN Retry功能需要设置如下GUC参数：

- 必选的GUC参数（CN和DN都需设置）  
max\_query\_retry\_times



**注意**

CN Retry功能开启时会为临时表数据记录日志，为保证数据一致性，在使用临时表时不能切换CN Retry开关状态，保持使用临时表的会话中CN Retry开关始终处于打开状态或者关闭状态。

- 可选的GUC参数  
cn\_send\_buffer\_size  
max\_cn\_temp\_file\_size

## 14.4.13 query\_band 负载识别

### 概述

DWS实现基于query\_band的负载识别和队列内优先级控制，一方面提供了更为灵活的负载识别手段，可根据作业类型、应用名称、脚本名称等识别负载队列，使用户根据业务场景可灵活配置query\_band识别队列；另一方面实现了队列内作业下发优先级控制，后续将逐步实现队列内资源优先级控制。

管理员用户可根据业务场景及作业类别配置query\_band所关联队列及估算内存限制等实现更为灵活的负载控制与资源管控。如果业务未配置query\_band或用户未将query\_band关联行为时，作业会默认使用用户关联队列和队列内优先级。

### query\_band 支持的负载行为

query\_band是一个session级别的GUC参数，作为作业标识符，本身没有特殊含义，数据类型为字符型，支持赋值任何字符串。但是为了方便区分和设置，query\_band负载识别仅支持识别键值对形式的query\_band，示例：

```
SET query_band='JobName=abc;AppName=test;UserName=user';
```

其中，‘JobName=abc’、‘AppName=test’以及‘UserName=user’都是一个独立的键值对。query\_band键值对规格：

- query\_band使用键值对方式设置，即'key=value'；session内支持设置多个query\_band键值对，多个键值对之间使用分号分隔。query\_band键值对和query\_band参数值长度的上限均为1024个字符。
- query\_band键值对支持的有效字符包括：数字0~9、大写字母A~Z、小写字母a~z、'!'、'-'、'\_'以及'#'。

query\_band负载识别以键值对为单位设置和识别负载行为，目前支持的负载行为，如表14-21所示：

表 14-21 QUERY\_BAND 支持负载行为

| 类别             | 行为                               | 行为表现            |
|----------------|----------------------------------|-----------------|
| 负载管理(workload) | 资源池(respool)                     | query_band关联资源池 |
| 负载管理(workload) | 优先级(priority)                    | 队列内优先级          |
| 次序(order)      | 队列（respool）<br>目前为无效字段，主要用于后续扩展。 | query_band搜索次序  |

其中，行为类别用于负载行为归类，不同的负载行为可能属于同一个类别，比如资源池和优先级同属于负载管理类别；负载行为代表query\_band键值对关联的是哪种负载行为；行为表现用于记录具体的负载行为是什么；负载类别中的次序用于标记query\_band负载行为识别的优先级，一个session内设置多个query\_band键值对时，优先使用次序较小的query\_band键值对识别负载行为。每一个query\_band键值对都可以对应0个或多个负载行为，但是一种负载行为只能关联一个。query\_band负载行为详细说明如下：

- 资源池：query\_band支持关联资源池，作业执行时，若query\_band指定了资源池，则使用query\_band关联的资源池，否则使用用户关联的资源池。
  - query\_band关联资源池时，资源池不存在报错退出，关联失败。
  - query\_band关联资源池时，记录query\_band与资源池依赖关系。
  - query\_band关联资源池删除时，提示有query\_band依赖，资源池删除失败。
- 队列内优先级：query\_band支持关联作业优先级，支持高中低(High/Medium/Low)三个优先级，同时提供Rush作为特殊优先级（绿色通道），默认优先级为Medium。正常实践过程中，大部分作业使用Medium优先级，优先级较低作业使用Low优先级，特权作业使用High优先级，High作业不建议过多。Rush优先级作为特殊场景下应急使用，平时不建议使用。

队列内优先级实现队列内排队优先级：

- 静态负载管理场景下，CN并发不足时，触发CN全局队列排队，CN全局队列为优先级队列。
- 动态负载管理场景下，DN内存不足时，触发CCN全局排队，CCN全局队列为优先级队列。
- 资源池并发或内存不足时，触发资源池排队，资源池队列为优先级队列。

以上优先级队列均遵守以下调度规则：

- 优先级高作业优先调度。
- 优先级高作业全部调度完之后调度优先级低作业。
- 动态负载管理场景下，CN全局队列不支持query\_band优先级。
- 次序：支持设置query\_band识别次序，未设置识别次序的使用默认次序-1。除默认次序外，不存在次序相同的两个query\_band。设置次序时对query\_band次序进行校验，存在相同次序时，已存在次序递归+1直到不存在相同次序为止。
  - session内设置多个query\_band键值对时，使用次序较小的query\_band键值对作为负载识别的query\_band。
  - 次序最小为0，默认次序-1为最大次序。
  - 次序都为默认次序时，使用设置靠前的query\_band作为负载识别的query\_band。
  - 示例：set query\_band='b=1;a=3;c=1'; b=1，其中b=1次序-1，a=3次序4，c=1次序1，则使用c=1作为负载识别的query\_band，此设计可提供负载管理员对负载调度调整能力。

## query\_band 应用与配置

- pg\_workload\_action跨库系统表用于存储query\_band行为和次序，详见[PG\\_WORKLOAD\\_ACTION](#)。
- 默认行为和次序在系统表pg\_workload\_action不存储，query\_band有设置非默认行为的，查询其行为默认行为也显示；查询行为和次序都为默认的query\_band行为时，显示<query\_band information not found>。
- gs\_wlm\_set\_queryband\_action函数用于设置query\_band行为：其中第一个参数即queryband键值对的长度上限为63个字符；第二个参数action不区分大小写，多个action使用分号分隔；order为缺省参数，默认为-1。具体请参见[gs\\_wlm\\_set\\_queryband\\_action](#)。
- gs\_wlm\_set\_queryband\_order函数设置query\_band次序：其中第一个参数即queryband键值对的长度上限为63个字符；query\_band次序必须大于等于-1，除默认次序-1外不存在两个次序相同的query\_band。设置query\_band次序时如果存在相同次序的query\_band，则将原query\_band次序+1。具体请参见[gs\\_wlm\\_set\\_queryband\\_order](#)。
- gs\_wlm\_get\_queryband\_action函数用于查询query\_band行为，具体请参见[gs\\_wlm\\_set\\_queryband\\_action](#)。
- pg\_queryband\_action系统视图用于查询所有query\_band行为，具体请参见[PG\\_QUERYBAND\\_ACTION](#)。
- query\_band优先级在负载管理视图（[PG\\_SESSION\\_WLMSTAT](#)）中显示为int型，数字和优先级的对应关系如下：
  - 0：表示该作业不受负载管理管控；
  - 1：LOW；
  - 2：MEDIUM；
  - 4：HIGH；
  - 8：RUSH；
- 权限控制：除初始用户外，被授权用户才具有设置和查询query\_band权限。

### 说明

- 批量取消所有运行作业或队列并发上限是1且只有一个队列有作业运行的情况下，可能会触发CN自动唤醒作业导致作业不按照优先级下发。



## 示例

**步骤1** 设置query\_band “JobName=abc” 关联资源池p1、队列内优先级Rush、次序为1。

```
SELECT * FROM gs_wlm_set_queryband_action('JobName=abc','respool=p1;priority=rush',1);
gs_wlm_set_queryband_action

t
(1 row)
```

**步骤2** 修改query\_band “JobName=abc” 的关联资源池为p2。

```
SELECT * FROM gs_wlm_set_queryband_action('JobName=abc','respool=p2');
gs_wlm_set_queryband_action

t
(1 row)
```

**步骤3** 修改query\_band “JobName=abc” 的队列内优先级为High。

```
SELECT * FROM gs_wlm_set_queryband_action('JobName=abc','priority=high');
gs_wlm_set_queryband_action

t
(1 row)
```

**步骤4** 修改query\_band “JobName=abc” 的次序为3。

```
SELECT * FROM gs_wlm_set_queryband_order('JobName=abc',3);
gs_wlm_set_queryband_order

t
(1 row)
```

**步骤5** 查询query\_band关联的负载行为。

```
SELECT * FROM pg_queryband_action;
 qband | respool_id | respool | priority | qborder
-----+-----+-----+-----+-----
JobName=abc | 17119 | p2 | high | 1
(1 row)
```

**步骤6** 设置query\_band “AppName=test” 队列内优先级Low，使用用户关联资源池，同时使用默认次序。

```
SELECT * FROM gs_wlm_set_queryband_action('AppName=test','priority=low');
gs_wlm_set_queryband_action

t
(1 row)
```

**步骤7** 查询query\_band关联的负载行为。

```
SELECT * FROM pg_queryband_action;
 qband | respool_id | respool | priority | qborder
-----+-----+-----+-----+-----
AppName=test | 0 | NULL | low | -1
JobName=abc | 16754 | p2 | high | 3
(2 rows)
```

**步骤8** 取消query\_band “JobName=abc” 关联的所有负载行为，设置为默认行为即可。

```
SELECT * FROM gs_wlm_set_queryband_action('JobName=abc','respool=null;priority=medium',-1);
NOTICE: The respool of query_band(JobName=abc) will be removed.
NOTICE: The priority of query_band(JobName=abc) will be removed.
gs_wlm_set_queryband_action

t
(1 row)
```

**步骤9** 查询query\_band关联的负载行为。

```
SELECT * FROM pg_queryband_action;
 qband | respool_id | respool | priority | qborder
```



```
-----+-----+-----+-----+
AppName=test | 0 | NULL | low | -1
(1 row)
```

----结束

## 14.5 SQL 调优案例

### 14.5.1 案例：选择合适的分布列

分布列用于将数据分布到不同的节点上，划分均衡可以避免数据倾斜。

在进行关联查询时，尽量选择查询中的关联条件作为分布键。当关联条件作为分布键时，相关数据都分布在DN本地，将减少DN之间的数据流动代价，提升查询速度。

#### 优化前

将a作为t1和t2的分布列，表定义如下：

```
CREATE TABLE t1 (a int, b int) DISTRIBUTE BY HASH (a);
CREATE TABLE t2 (a int, b int) DISTRIBUTE BY HASH (a);
```

执行如下查询：

```
SELECT * FROM t1, t2 WHERE t1.a = t2.b;
```

则执行计划存在“Streaming(type: REDISTRIBUTE)”，即DN根据选定的列把数据重分布到所有的DN，这将导致DN之间存在较大通信数据量，如图14-20所示。

图 14-20 选择合适的分布列案例（一）

EXPLAIN PERFORMANCE SELECT \* FROM t1, t2 WHERE t1.a = t2.b;

QUERY PLAN

| id | operation                         | A-time         | A-rows | E-rows | E-distinct | Peak Memory    | E-memory | A-width | E-width | E-costs |
|----|-----------------------------------|----------------|--------|--------|------------|----------------|----------|---------|---------|---------|
| 1  | -> Streaming (type: GATHER)       | 8.768          | 0      | 30     |            | 24KB           |          |         | 16      | 37.96   |
| 2  | -> Hash Join (3,5)                | [0.000, 0.428] | 0      | 30     |            | [8KB, 8KB]     | 1MB      |         | 16      | 29.96   |
| 3  | -> Streaming (type: REDISTRIBUTE) | [0, 0]         | 0      | 30     | 10         | [0, 0]         | 2MB      |         | 8       | 15.49   |
| 4  | -> Seq Scan on dbadmin.t2         | [0.001, 0.002] | 0      | 30     |            | [32KB, 32KB]   | 1MB      |         | 8       | 14.14   |
| 5  | -> Hash                           | [0.003, 0.003] | 0      | 29     | 14         | [264KB, 264KB] | 16MB     |         | 8       | 14.14   |
| 6  | -> Seq Scan on dbadmin.t1         | [0.001, 0.002] | 0      | 30     |            | [32KB, 32KB]   | 1MB      |         | 8       | 14.14   |

Predicate Information (identified by plan id)

2 --Hash Join (3,5)

Hash Cond: (t2.b = t1.a)

#### 优化后

将查询中的关联条件作为分布键，执行下列语句修改b作为t2的分布列：

```
ALTER TABLE t2 DISTRIBUTE BY HASH (b);
```

将表t2的分布列改为b列之后，执行计划将不再包含“Streaming(type: REDISTRIBUTE)”，减少了DN之间存在的通信数据量的同时，执行时间也从8.7毫秒降低至2.7毫秒，从而提升查询性能，如图14-21所示。

图 14-21 选择合适的分布列案例（二）

EXPLAIN PERFORMANCE SELECT \* FROM t1, t2 WHERE t1.a = t2.b;

QUERY PLAN

| id | operation                   | A-time         | A-rows | E-rows | E-distinct | Peak Memory  | E-memory | A-width | E-width | E-costs |
|----|-----------------------------|----------------|--------|--------|------------|--------------|----------|---------|---------|---------|
| 1  | -> Streaming (type: GATHER) | 2.727          | 0      | 30     |            | 24KB         |          |         | 16      | 36.59   |
| 2  | -> Hash Join (3,4)          | [0.006, 0.007] | 0      | 30     |            | [8KB, 8KB]   | 1MB      |         | 16      | 28.59   |
| 3  | -> Seq Scan on dbadmin.t1   | [0.001, 0.002] | 0      | 30     | 14         | [16KB, 16KB] | 1MB      |         | 8       | 14.14   |
| 4  | -> Hash                     | [0, 0]         | 0      | 29     | 14         | [0, 0]       | 16MB     |         | 8       | 14.14   |
| 5  | -> Seq Scan on dbadmin.t2   | [0, 0]         | 0      | 30     |            | [0, 0]       | 1MB      |         | 8       | 14.14   |

Predicate Information (identified by plan id)

2 --Hash Join (3,4)

Hash Cond: (t1.a = t2.b)

## 14.5.2 案例：建立合适的索引

创建合适的索引可以加速对表中数据行的检索。索引占用磁盘空间，并且降低添加、删除和更新行的速度。如果需要非常频繁地更新数据或磁盘空间有限，则需要限制索引的数量。在表较大时再建立索引，表中的数据越多，索引的优越性越明显。建议仅在匹配如下某条原则时创建索引：

- 需要经常执行查询的字段。
- 对于存在多字段连接的查询，建议在连接条件字段上建立组合索引。例如select \* from t1 join t2 on t1.a=t2.a and t1.b=t2.b，可以在t1表上的a，b字段上建立组合索引。
- where子句过滤条件的字段（尤其是范围条件）。
- 经常出现在order by、group by和distinct后的字段。

### 优化前

列存分区表orders表定义如下：

```
pg_get_tabledef

SET search_path = dbadmin;
CREATE TABLE orders (
 o_orderkey bigint NOT NULL,
 o_custkey bigint NOT NULL,
 o_orderstatus character(1) NOT NULL,
 o_totalprice numeric(15,2) NOT NULL,
 o_orderdate timestamp(0) without time zone NOT NULL,
 o_orderpriority character(15) NOT NULL,
 o_clerk character(15) NOT NULL,
 o_shippriority bigint NOT NULL,
 o_comment character varying(79) NOT NULL
)
WITH (orientation=column, compression=low, colversion=2.0, enable_delta=false)
DISTRIBUTE BY HASH(o_orderkey)
TO GROUP group_version1
PARTITION BY RANGE (o_orderdate)
(
 PARTITION o_orderdate_1 VALUES LESS THAN ('1993-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_2 VALUES LESS THAN ('1994-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_3 VALUES LESS THAN ('1995-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_4 VALUES LESS THAN ('1996-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_5 VALUES LESS THAN ('1997-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_6 VALUES LESS THAN ('1998-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_7 VALUES LESS THAN ('1999-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default
)
ENABLE ROW MOVEMENT;
(1 row)
```

执行SQL语句查询没有建立索引情况下的执行计划，发现执行时间为48毫秒。

```
EXPLAIN PERFORMANCE SELECT * FROM orders WHERE o_custkey = '1106459';
```

```
gaussdb> EXPLAIN PERFORMANCE SELECT * FROM orders WHERE o_custkey = '1106459';
QUERY PLAN

id	operation	A-time	A-rows	E-rows	E-distinct	Peak Memory	E-memory	A-width	E-width	E-costs
1 | -> Row Adapter | 48.589 | 6 | 16 | | 82KB | | | 123 | 94931.88
2 | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 48.491 | 6 | 16 | | 249KB | | | 123 | 94931.88
3 | -> Vector Partition Iterator | [45.479, 45.479] | 6 | 16 | | [17KB, 17KB] | 1MB | | 123 | 94923.88
4 | -> Partitioned CStore Scan on public.orders | [45.157, 45.157] | 6 | 16 | | [1MB, 1MB] | 1MB | | 123 | 94923.88
```

### 优化后

where子句过滤条件的字段是o\_custkey，在o\_custkey字段上添加一个索引：

```
CREATE INDEX idx_o_custkey ON orders (o_custkey) LOCAL;
```

执行SQL语句查询建立索引后的执行计划，发现执行时间为18毫秒。

```
gaussdb> EXPLAIN PERFORMANCE SELECT * FROM orders WHERE o_custkey = '1106459';
QUERY PLAN

id	operation	A-time	A-rows	E-rows	E-distinct	Peak Memory	E-memory	A-width	E-width	E-costs
1 | -> Row Adapter | 18.889 | 6 | 16 | | 82KB | | | 123 | 6
58.51 | 2 | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 18.881 | 6 | 16 | | 249KB | | | 123 | 6
58.51 | 3 | -> Vector Partition Iterator | [12.224, 12.224] | 6 | 16 | | [271KB, 271KB] | 1MB | | 123 | 6
42.51 | 4 | -> Partitioned CStore Index Scan using idx_o_custkey on public.orders | [18.695, 18.695] | 6 | 16 | | [1MB, 1MB] | 1MB | | 123 | 6
42.51
```

### 14.5.3 案例：增加 JOIN 列非空条件

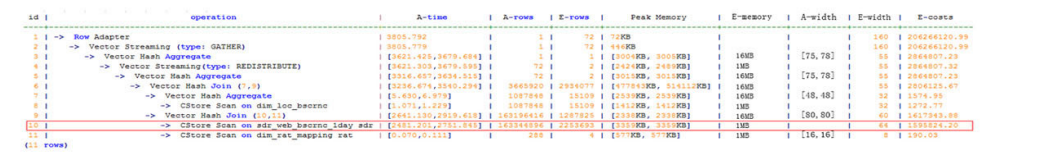
若Join列上的NULL值较多，可以加上is not null过滤条件，以实现数据的提前过滤，提高Join效率。

#### 优化前

```
SELECT
*
FROM
((SELECT
STARTTIME STTIME,
SUM(NVL(PAGE_DELAY_MSEL,0)) PAGE_DELAY_MSEL,
SUM(NVL(PAGE_SUCCEED_TIMES,0)) PAGE_SUCCEED_TIMES,
SUM(NVL(FST_PAGE_REQ_NUM,0)) FST_PAGE_REQ_NUM,
SUM(NVL(PAGE_AVG_SIZE,0)) PAGE_AVG_SIZE,
SUM(NVL(FST_PAGE_ACK_NUM,0)) FST_PAGE_ACK_NUM,
SUM(NVL(DATATRANS_DW_DURATION,0)) DATATRANS_DW_DURATION,
SUM(NVL(PAGE_SR_DELAY_MSEL,0)) PAGE_SR_DELAY_MSEL
FROM
PS.SDR_WEB_BSCRNC_1DAY SDR
INNER JOIN (SELECT
BSCRNC_ID,
BSCRNC_NAME,
ACCESS_TYPE,
ACCESS_TYPE_ID
FROM
nethouse.DIM_LOC_BSCRNC
GROUP BY
BSCRNC_ID,
BSCRNC_NAME,
ACCESS_TYPE,
ACCESS_TYPE_ID) DIM
ON SDR.BSCRNC_ID = DIM.BSCRNC_ID
AND DIM.ACCESS_TYPE_ID IN (0,1,2)
INNER JOIN nethouse.DIM_RAT_MAPPING RAT
ON (RAT.RAT = SDR.RAT)
WHERE
((STARTTIME >= 1461340800
AND STARTTIME < 1461427200))
AND RAT.ACCESS_TYPE_ID IN (0,1,2)
GROUP BY STTIME)) ;
```

执行计划如图14-22所示。

图 14-22 增加 JOIN 列非空条件（一）



#### 优化后

- 分析执行计划图14-22可知，在顺序扫描阶段耗时较多。
- 多表JOIN中，由于表PS.SDR\_WEB\_BSCRNC\_1DAY的JOIN列“BSCRNC\_ID”存在大量空值，JOIN性能差。

建议在语句中手动添加JOIN列的非空判断，修改后的语句如下所示。

```
SELECT
*
FROM
((SELECT
```

```
STARTTIME STTIME,
SUM(NVL(PAGE_DELAY_MSEL,0)) PAGE_DELAY_MSEL,
SUM(NVL(PAGE_SUCCEED_TIMES,0)) PAGE_SUCCEED_TIMES,
SUM(NVL(FST_PAGE_REQ_NUM,0)) FST_PAGE_REQ_NUM,
SUM(NVL(PAGE_AVG_SIZE,0)) PAGE_AVG_SIZE,
SUM(NVL(FST_PAGE_ACK_NUM,0)) FST_PAGE_ACK_NUM,
SUM(NVL(DATATRANS_DW_DURATION,0)) DATATRANS_DW_DURATION,
SUM(NVL(PAGE_SR_DELAY_MSEL,0)) PAGE_SR_DELAY_MSEL
FROM
PS.SDR_WEB_BSCRNC_1DAY SDR
INNER JOIN (SELECT
BSCRNC_ID,
BSCRNC_NAME,
ACCESS_TYPE,
ACCESS_TYPE_ID
FROM
nethouse.DIM_LOC_BSCRNC
GROUP BY
BSCRNC_ID,
BSCRNC_NAME,
ACCESS_TYPE,
ACCESS_TYPE_ID) DIM
ON SDR.BSCRNC_ID = DIM.BSCRNC_ID
AND DIM.ACCESS_TYPE_ID IN (0,1,2)
INNER JOIN nethouse.DIM_RAT_MAPPING RAT
ON (RAT.RAT = SDR.RAT)
WHERE
((STARTTIME >= 1461340800
AND STARTTIME < 1461427200))
AND RAT.ACCESS_TYPE_ID IN (0,1,2)
and SDR.BSCRNC_ID is not null
GROUP BY
STTIME)) A;
```

执行计划如图14-23所示。

图 14-23 增加 JOIN 列非空条件（二）

| id | operation                                 | A-time                  | A-rows  | E-rows | Peak Memory        | E-memory | A-width    | E-width | E-costs            |
|----|-------------------------------------------|-------------------------|---------|--------|--------------------|----------|------------|---------|--------------------|
| 1  | -> Row Adapter                            | [ 873, 795 ]            | 1       | 72     | 72KB               |          |            |         | 140   121433605.45 |
| 2  | -> Vector Streaming (type: GATHER)        | [ 873, 784 ]            | 1       | 72     | 444KB              |          |            |         | 140   121433605.45 |
| 3  | -> Vector Hash Aggregate                  | [ 1035, 940, 744, 454 ] | 1       | 1      | [ 3001KB, 3001KB ] | 16MB     | [ 75, 78 ] |         | 55   14684577.84   |
| 4  | -> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)  | [ 1035, 810, 744, 565 ] | 72      | 1      | [ 2424KB, 2424KB ] | 1MB      |            |         | 55   14684577.89   |
| 5  | -> Vector Hash Aggregate                  | [ 590, 319, 710, 812 ]  | 72      | 1      | [ 3013KB, 3013KB ] | 16MB     | [ 75, 78 ] |         | 55   14684577.84   |
| 6  | -> Vector Hash Join (7,10)                | [ 161, 448, 661, 631 ]  | 3665920 | 102203 | [ 2769KB, 2769KB ] | 16MB     |            |         | 55   14684533.77   |
| 7  | -> Vector Hash Join (7,9)                 | [ 1543, 846, 636, 404 ] | 3666400 | 44859  | [ 2338KB, 2338KB ] | 16MB     |            |         | 40   1554757.26    |
| 8  | -> CStore Scan on sdr_web_bscrnc_1day sdr | [ 1541, 494, 628, 405 ] | 3666400 | 78509  | [ 5101KB, 3351KB ] | 1MB      |            |         | 64   1555024.20    |
| 9  | -> CStore Scan on dim_rat_mapping rat     | [ 0, 552, 0, 107 ]      | 288     | 4      | [ 577KB, 577KB ]   | 1MB      | [ 16, 16 ] |         | 4   156.03         |
| 10 | -> Vector Subquery Scan on dim            | [ 9, 526, 6, 960 ]      | 1087848 | 15109  | [ 49KB, 49KB ]     | 1MB      | [ 19, 19 ] |         | 7   1726.04        |
| 11 | -> Vector Hash Aggregate                  | [ 5, 497, 6, 931 ]      | 1087848 | 15109  | [ 2539KB, 2539KB ] | 16MB     | [ 48, 48 ] |         | 32   1574.95       |
| 12 | -> CStore Scan on dim_loc_bscrnc          | [ 1, 587, 1, 424 ]      | 1087848 | 15109  | [ 1412KB, 1412KB ] | 1MB      |            |         | 32   1272.77       |

14.5.4 案例：使排序下推

在做场景性能测试时，发现某场景大部分时间是CN端在做window agg，占到总执行时间95%以上，系统资源不能充分利用。研究发现该场景的特点是：将两列分别求sum作为一个子查询，外层对两列的和再求和后做trunc，然后排序。可以尝试将语句改写为子查询，使排序下推。

优化前

表结构如下所示：

```
CREATE TABLE public.test(imsi int,L4_DW_THROUGHPUT int,L4_UL_THROUGHPUT int)
with (orientation = column) DISTRIBUTE BY hash(imsi);
```

查询语句如下所示：

```
SELECT COUNT(1) over() AS DATACNT,
IMSI AS IMSI_IMSI,
CAST(TRUNC(((SUM(L4_UL_THROUGHPUT) + SUM(L4_DW_THROUGHPUT))), 0) AS
DECIMAL(20)) AS TOTAL_VOLOME_KPIID
```

```
FROM public.test AS test
GROUP BY IMSI
ORDER BY TOTAL_VOLOME_KPIID DESC LIMIT 10;
```

执行计划如下:

| QUERY PLAN                           |                                    |  |  |  |                  |         |         |            |                  |
|--------------------------------------|------------------------------------|--|--|--|------------------|---------|---------|------------|------------------|
| id   operation                       |                                    |  |  |  | A-time           | A-rows  | E-rows  | E-distinct | Peak Memory   E- |
| memory   A-width   E-width   E-costs |                                    |  |  |  |                  |         |         |            |                  |
| 1                                    | -> Row Adapter                     |  |  |  | 2862.008         | 10      | 10      |            | 31KB             |
| 2                                    | -> Vector Limit                    |  |  |  | 2861.969         | 10      | 10      |            | 8KB              |
| 3                                    | -> Vector Sort                     |  |  |  | 2861.946         | 10      | 1000000 |            | 479KB            |
| 4                                    | -> Vector WindowAgg                |  |  |  | 2166.759         | 1000000 | 1000000 |            | 69987KB          |
| 5                                    | -> Vector Streaming (type: GATHER) |  |  |  | 136.813          | 1000000 | 1000000 |            |                  |
| 6                                    | -> Vector Sonic Hash Aggregate     |  |  |  | [71.374, 73.640] | 1000000 | 1000000 |            | [14MB, 14MB]     |
| 7                                    | -> CStore Scan on public.test      |  |  |  | [2.957, 2.994]   | 1000000 | 1000000 |            | [1MB, 1MB]       |

可以看到window agg和sort全部在CN端执行，耗时非常严重。

优化后

尝试将语句改写为子查询:

```
SELECT COUNT(1) over() AS DATACNT, IMSI_IMSI, TOTAL_VOLOME_KPIID
FROM (SELECT IMSI AS IMSI_IMSI,
CAST(TRUNC(((SUM(L4_UL_THROUGHPUT) + SUM(L4_DW_THROUGHPUT))),
0) AS DECIMAL(20)) AS TOTAL_VOLOME_KPIID
FROM public.test AS test
GROUP BY IMSI
ORDER BY TOTAL_VOLOME_KPIID DESC LIMIT 10);
```

将trunc两列的和作为一个子查询，然后在子查询的外面做window agg，这样排序就可以下推了，执行计划如下:

| QUERY PLAN                                      |                                      |  |  |  |                    |         |         |            |                  |
|-------------------------------------------------|--------------------------------------|--|--|--|--------------------|---------|---------|------------|------------------|
| id   operation                                  |                                      |  |  |  | A-time             | A-rows  | E-rows  | E-distinct | Peak Memory   E- |
| Memory   E-memory   A-width   E-width   E-costs |                                      |  |  |  |                    |         |         |            |                  |
| 1                                               | -> Row Adapter                       |  |  |  | 955.277            | 10      | 5       |            | 31KB             |
| 2                                               | -> Vector WindowAgg                  |  |  |  | 955.261            | 10      | 5       |            | 1572KB           |
| 3                                               | -> Vector Streaming (type: GATHER)   |  |  |  | 955.015            | 10      | 10      |            |                  |
| 4                                               | -> Vector Limit                      |  |  |  | [0.018, 0.018]     | 10      | 10      |            | [8KB, 8KB]       |
| 5                                               | -> Vector Streaming(type: BROADCAST) |  |  |  | [0.014, 0.014]     | 20      | 20      |            |                  |
| 6                                               | -> Vector Limit                      |  |  |  | [927.730, 934.283] | 20      | 20      |            | [8KB, 8KB]       |
| 7                                               | -> Vector Sort                       |  |  |  | [927.720, 934.269] | 20      | 1000000 |            | [463KB, 463KB]   |
| 8                                               | -> Vector Sonic Hash Aggregate       |  |  |  | [456.841, 461.077] | 1000000 | 1000000 |            |                  |
| 9                                               | -> CStore Scan on public.test        |  |  |  | [2.959, 3.014]     | 1000000 | 1000000 |            | [1MB, 1MB]       |

经过SQL改写，性能由2.862s提升0.955s，优化效果明显。需注意，本示例中优化结果仅供参考，由于WindowAgg的不确定性，优化后的结果集跟实际业务相关。

### 14.5.5 案例：设置 cost\_param 对查询性能优化

cost\_param参数用于控制在特定的客户场景中，使用不同的估算方法使得估算值与真实值更接近。此参数可以同时控制多种方法，与某一方法对应的位做与操作，不为0表示该方法被选择。

#### 场景一：优化前

cost\_param的bit0（set cost\_param=1）值为1时，表示对于求!=连接的选择率时选择一种改良机制，此方法在自连接（两个相同的表之间连接）的估算中更加准确。下面查询的例子是cost\_param的bit0为1时的优化场景。V300R002C00版本开始已弃用cost\_param & 1不为0时的路径，默认选择已优化的估算公式。

#### 说明

选择率是两表join时，满足join条件的行数在join结果集中所占的比率。

表结构如下所示：

```
CREATE TABLE LINEITEM
(
 L_ORDERKEY BIGINT NOT NULL
, L_PARTKEY BIGINT NOT NULL
, L_SUPPKEY BIGINT NOT NULL
, L_LINENUMBER BIGINT NOT NULL
, L_QUANTITY DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_EXTENDEDPRICE DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_DISCOUNT DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_TAX DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_RETURNFLAG CHAR(1) NOT NULL
, L_LINESTATUS CHAR(1) NOT NULL
, L_SHIPDATE DATE NOT NULL
, L_COMMITDATE DATE NOT NULL
, L_RECEIPTDATE DATE NOT NULL
, L_SHIPINSTRUCT CHAR(25) NOT NULL
, L_SHIPMODE CHAR(10) NOT NULL
, L_COMMENT VARCHAR(44) NOT NULL
) with (orientation = column, COMPRESSION = MIDDLE) distribute by hash(L_ORDERKEY);

CREATE TABLE ORDERS
(
 O_ORDERKEY BIGINT NOT NULL
, O_CUSTKEY BIGINT NOT NULL
, O_ORDERSTATUS CHAR(1) NOT NULL
, O_TOTALPRICE DECIMAL(15,2) NOT NULL
, O_ORDERDATE DATE NOT NULL
, O_ORDERPRIORITY CHAR(15) NOT NULL
, O_CLERK CHAR(15) NOT NULL
, O_SHIPPRIORITY BIGINT NOT NULL
, O_COMMENT VARCHAR(79) NOT NULL
)with (orientation = column, COMPRESSION = MIDDLE) distribute by hash(O_ORDERKEY);
```

查询语句如下所示：

```
explain verbose select
count(*) as numwait
from
lineitem l1,
orders
where
o_orderkey = l1.l_orderkey
and o_orderstatus = 'F'
```

```
and l1.l_receiptdate > l1.l_commitdate
and not exists (
select
*
from
lineitem l3
where
l3.l_orderkey = l1.l_orderkey
and l3.l_suppkey <> l1.l_suppkey
and l3.l_receiptdate > l3.l_commitdate
)
order by
numwait desc;
```

执行计划如下图所示（verbose条件下，新增distinct列，受cost off/on控制，hashjoin行显示内外表的distinct估值，其他行为空）：

| id | operation                            | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs |
|----|--------------------------------------|--------|------------|---------|---------|
| 1  | -> Row Adapter                       | 1      |            | 8       | 39.36   |
| 2  | -> Vector Sort                       | 1      |            | 8       | 39.36   |
| 3  | -> Vector Aggregate                  | 1      |            | 8       | 39.34   |
| 4  | -> Vector Streaming (type: GATHER)   | 2      |            | 8       | 39.34   |
| 5  | -> Vector Aggregate                  | 2      |            | 8       | 39.25   |
| 6  | -> Vector Hash Anti Join (7, 10)     | 2      | 4, 5       | 0       | 39.24   |
| 7  | -> Vector Hash Join (8,9)            | 2      | 200, 1     | 16      | 26.12   |
| 8  | -> CStore Scan on public.lineitem 11 | 7      |            | 16      | 13.05   |
| 9  | -> CStore Scan on public.orders      | 1      |            | 8       | 13.05   |
| 10 | -> CStore Scan on public.lineitem 13 | 7      |            | 16      | 13.05   |

场景一：优化后

以上查询为lineitem表自连接的Anti Join，当使用cost\_param的bit0为0时，估算Anti Join的行数与实际行数相差很大，导致查询性能下降。可以通过设置cost\_param的bit0为1时，使Anti Join的行数估算更准确，从而提高查询性能。优化后的执行计划如下：

| id | operation                                        | E-rows     | E-memory | E-width | E-costs      |
|----|--------------------------------------------------|------------|----------|---------|--------------|
| 1  | -> Row Adapter                                   | 1          |          | 0       | 9104892.37 9 |
| 2  | -> Vector Sort                                   | 1          |          | 0       | 9104892.37 9 |
| 3  | -> Vector Aggregate                              | 1          |          | 0       | 9104892.35 8 |
| 4  | -> Vector Streaming (type: GATHER)               | 48         |          | 0       | 9104892.35 8 |
| 5  | -> Vector Aggregate                              | 48         | 1MB      | 0       | 9104890.82 5 |
| 6  | -> Vector Hash Join (7,12)                       | 2526630903 | 929MB    | 0       | 8973295.45 4 |
| 7  | -> Vector Hash Anti Join (8, 10)                 | 1999996587 | 3178MB   | 8       | 7198231.14   |
| 8  | -> Vector Partition Iterator                     | 1999996587 | 1MB      | 16      | 3000158.25   |
| 9  | -> Partitioned CStore Scan on public.lineitem 11 | 1999996587 | 1MB      | 16      | 3000158.25 1 |
| 10 | -> Vector Partition Iterator                     | 1999996587 | 1MB      | 16      | 3000158.25   |
| 11 | -> Partitioned CStore Scan on public.lineitem 13 | 1999996587 | 1MB      | 16      | 3000158.25   |
| 12 | -> Vector Partition Iterator                     | 730839014  | 1MB      | 8       | 589611.00    |
| 13 | -> Partitioned CStore Scan on public.orders      | 730839014  | 1MB      | 8       | 589611.00    |

场景二：优化前

当cost\_param的bit1（set cost\_param=2）为1时，表示求多个过滤条件（Filter）的选择率时，选择最小的作为总的选择率，而非两者乘积，此方法在过滤条件的列之间关联性较强时估算更加准确。下面查询的例子是cost\_param的bit1为1时的优化场景。

表结构如下所示：

```
CREATE TABLE NATION
(
N_NATIONKEYINT NOT NULL
,N_NAMECHAR(25) NOT NULL
,N_REGIONKEYINT NOT NULL
,N_COMMENTVARCHAR(152)
) distribute by replication;
```



```
CREATE TABLE SUPPLIER
(
 S_SUPPKEYBIGINT NOT NULL
, S_NAMECHAR(25) NOT NULL
, S_ADDRESSVARCHAR(40) NOT NULL
, S_NATIONKEYINT NOT NULL
, S_PHONECHAR(15) NOT NULL
, S_ACCTBALDECIMAL(15,2) NOT NULL
, S_COMMENTVARCHAR(101) NOT NULL
) distribute by hash(S_SUPPKEY);
CREATE TABLE PARTSUPP
(
 PS_PARTKEYBIGINT NOT NULL
, PS_SUPPKEYBIGINT NOT NULL
, PS_AVAILQTYBIGINT NOT NULL
, PS_SUPPLYCOSTDECIMAL(15,2) NOT NULL
, PS_COMMENTVARCHAR(199) NOT NULL
) distribute by hash(PS_PARTKEY);
```

查询语句如下所示：

```
set cost_param=2;
explain verbose select
nation,
sum(amount) as sum_profit
from
(
 select
 n_name as nation,
 l_extendedprice * (1 - l_discount) - ps_supplycost * l_quantity as amount
 from
 supplier,
 lineitem,
 partsupp,
 nation
 where
 s_suppkey = l_suppkey
 and ps_suppkey = l_suppkey
 and ps_partkey = l_partkey
 and s_nationkey = n_nationkey
) as profit
group by nation
order by nation;
```

当cost\_param的bit1为0时，执行计划如下图所示：

| id | operation                         | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs |
|----|-----------------------------------|--------|------------|---------|---------|
| 1  | -> Sort                           | 1      |            | 208     | 61.52   |
| 2  | -> HashAggregate                  | 1      |            | 208     | 61.51   |
| 3  | -> Streaming (type: GATHER)       | 2      |            | 208     | 61.51   |
| 4  | -> HashAggregate                  | 2      |            | 208     | 61.36   |
| 5  | -> Hash Join (6,7)                | 2      | 20, 15     | 176     | 61.33   |
| 6  | -> Seq Scan on public.nation      | 40     |            | 108     | 20.20   |
| 7  | -> Hash                           | 2      |            | 76      | 41.04   |
| 8  | -> Hash Join (9,16)               | 2      | 10, 13     | 76      | 41.04   |
| 9  | -> Streaming (type: REDISTRIBUTE) | 2      |            | 88      | 27.73   |
| 10 | -> Hash Join (11,14)              | 2      | 10, 13     | 88      | 27.62   |
| 11 | -> Streaming (type: REDISTRIBUTE) | 20     |            | 70      | 14.19   |
| 12 | -> Row Adapter                    | 21     |            | 70      | 13.01   |
| 13 | -> CStore Scan on public.lineitem | 20     |            | 70      | 13.01   |
| 14 | -> Hash                           | 21     |            | 34      | 13.13   |
| 15 | -> Seq Scan on public.partsupp    | 20     |            | 34      | 13.13   |
| 16 | -> Hash                           | 21     |            | 12      | 13.13   |
| 17 | -> Seq Scan on public.supplier    | 20     |            | 12      | 13.13   |

## 场景二：优化后

在以上查询中，supplier、lineitem、partsupp三表做hashjoin的条件为 (lineitem.l\_suppkey = supplier.s\_suppkey) AND (lineitem.l\_partkey = partsupp.ps\_partkey)，此hashjoin条件中存在两个过滤条件，这前一个过滤条件中的 lineitem.l\_suppkey 和后一个过滤条件中的 lineitem.l\_partkey 同为 lineitem 表的两列，



这两列存在强相关的关联关系。在这种情况下，估算hashjoin条件的选择率时，如果使用cost\_param的bit1为0时，实际是将AND的两个过滤条件分别计算的2个选择率的值相乘来得到hashjoin条件的选择率，导致行数估算不准确，查询性能较差。所以需要将cost\_param的bit1为1时，选择最小的选择率作为总的选择率估算行数比较准确，查询性能较好，优化后的计划如下图所示：

| id | operation                         | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs |
|----|-----------------------------------|--------|------------|---------|---------|
| 1  | -> Sort                           | 10     |            | 208     | 64.42   |
| 2  | -> HashAggregate                  | 10     |            | 208     | 64.23   |
| 3  | -> Streaming (type: GATHER)       | 20     |            | 208     | 64.23   |
| 4  | -> HashAggregate                  | 20     |            | 208     | 62.71   |
| 5  | -> Hash Join (6,7)                | 20     | 20, 10     | 176     | 62.46   |
| 6  | -> Seq Scan on public.nation      | 40     |            | 108     | 20.20   |
| 7  | -> Hash                           | 20     |            | 76      | 41.97   |
| 8  | -> Hash Join (9,16)               | 20     | 10, 13     | 76      | 41.97   |
| 9  | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE)  | 20     |            | 82      | 28.54   |
| 10 | -> Hash Join (11,14)              | 20     | 10, 13     | 82      | 27.63   |
| 11 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE)  | 20     |            | 70      | 14.19   |
| 12 | -> Row Adapter                    | 21     |            | 70      | 13.01   |
| 13 | -> CStore Scan on public.lineitem | 20     |            | 70      | 13.01   |
| 14 | -> Hash                           | 21     |            | 12      | 13.13   |
| 15 | -> Seq Scan on public.supplier    | 20     |            | 12      | 13.13   |
| 16 | -> Hash                           | 21     |            | 34      | 13.13   |
| 17 | -> Seq Scan on public.partsupp    | 20     |            | 34      | 13.13   |

## 14.5.6 案例：调整局部聚簇键

局部聚簇 (Partial Cluster Key, 简称PCK)，列存储下一种通过min/max稀疏索引实现基表快速扫描的索引技术。Partial Cluster Key可以指定多列，但是一般不建议超过2列。PCK适用于列存大表点查询加速。

### 优化前

创建一个无局部聚簇（以下称为PCK）的列列表orders\_no\_pck，表定义如下：

```
pg_get_tabledef

SET search_path = dbadmin;
CREATE TABLE orders_no_pck (
 o_orderkey bigint NOT NULL,
 o_custkey bigint NOT NULL,
 o_orderstatus character(1) NOT NULL,
 o_totalprice numeric(15,2) NOT NULL,
 o_orderdate timestamp(0) without time zone NOT NULL,
 o_orderpriority character(15) NOT NULL,
 o_clerk character(15) NOT NULL,
 o_shippriority bigint NOT NULL,
 o_comment character varying(79) NOT NULL
)
WITH (orientation=column, compression=low, colversion=2.0, enable_delta=false)
DISTRIBUTE BY HASH(o_orderkey)
TO GROUP group_version1;
(1 row)
```

执行以下SQL语句，查询某个点查询的执行计划：

```
EXPLAIN PERFORMANCE
SELECT * FROM orders_no_pck
WHERE o_orderkey = '13095143'
ORDER BY o_orderdate;
```

由下图可知执行时间为48毫秒，查看Datanode Information发现filter时间为19毫秒，CUNone比例为0。

```
gaussdb> EXPLAIN PERFORMANCE
gaussdb> SELECT * FROM orders_no_pck
gaussdb> WHERE o_orderkey = '13095143'
gaussdb> ORDER BY o_orderdate;

QUERY PLAN

id	operation	A-time	A-rows	E-rows	E-distinct	Peak Memory	E-memory	A-width	E-width	E-costs
1 | --> Row Adapter | 48.182 | 1 | 3 | 1 | 82KB | 1 | 123 | 94838.01
2 | --> Vector Streaming (type: GATHER) | 48.175 | 1 | 3 | 1 | 829KB | 1 | 123 | 94838.01
3 | --> Vector Sort | [44.260, 44.772] | 1 | 3 | 1 | [330KB, 411KB] | 16MB | [0,167] | 123 | 94838.01
4 | --> CStore Scan on public.orders_no_pck | [44.157, 44.669] | 1 | 1 | 1 | [1MB, 1MB] | 1MB | 123 | 94838.00

Predicate Information (identified by plan id)
```

```

Datanode Information (identified by plan id)

1 --Row Adapter
 (actual time=48.181..48.182 rows=1 loops=1)
 (CPU: ex c/r=676, ex row=1, ex cyc=676, inc cyc=4818100)
2 --Vector Streaming (type: GATHER)
 (actual time=48.174..48.175 rows=1 loops=1)
 (Buffers: 0)
 (CPU: ex c/r=4817424, ex row=1, ex cyc=4817424, inc cyc=4817424)
3 --Vector Sort
 dn_6001_6002 (actual time=44.461..44.461 rows=0 loops=1)
 dn_6003_6004 (actual time=44.259..44.260 rows=1 loops=1)
 dn_6005_6006 (actual time=44.772..44.772 rows=0 loops=1)
 dn_6001_6002 (Buffers: shared hit=389)
 dn_6003_6004 (Buffers: shared hit=389)
 dn_6005_6006 (Buffers: shared hit=389)
 dn_6001_6002 (CPU: ex c/r=0, ex row=0, ex cyc=11343, inc cyc=4446062)
 dn_6003_6004 (CPU: ex c/r=10101, ex row=1, ex cyc=10101, inc cyc=4425810)
 dn_6005_6006 (CPU: ex c/r=0, ex row=0, ex cyc=10257, inc cyc=4477201)
4 --CStore Scan on public.orders_no_pck
 dn_6001_6002 (actual time=44.349..44.349 rows=0 loops=1) (filter time=10.721) (RoughCheck CU: CUNone: 0, CUSome: 84)
 dn_6003_6004 (actual time=39.704..44.157 rows=1 loops=1) (filter time=10.739) (RoughCheck CU: CUNone: 0, CUSome: 84)
 dn_6005_6006 (actual time=44.669..44.669 rows=0 loops=1) (filter time=10.568) (RoughCheck CU: CUNone: 0, CUSome: 84)
 dn_6001_6002 (Buffers: shared hit=389)
 dn_6003_6004 (Buffers: shared hit=389)
 dn_6005_6006 (Buffers: shared hit=389)
 dn_6001_6002 (CPU: ex c/r=0, ex row=5007635, ex cyc=4434719, inc cyc=4434719)
 dn_6003_6004 (CPU: ex c/r=0, ex row=5002975, ex cyc=4415709, inc cyc=4415709)
 dn_6005_6006 (CPU: ex c/r=0, ex row=4989390, ex cyc=4466944, inc cyc=4466944)
```

## 优化后

创建的列存表orders\_pck。表定义如下：

```
pg_get_tabledef

SET search_path = dbadmin;
CREATE TABLE orders_pck (
 o_orderkey bigint NOT NULL,
 o_custkey bigint NOT NULL,
 o_orderstatus character(1) NOT NULL,
 o_totalprice numeric(15,2) NOT NULL,
 o_orderdate timestamp(0) without time zone NOT NULL,
 o_orderpriority character(15) NOT NULL,
 o_clerk character(15) NOT NULL,
 o_shippriority bigint NOT NULL,
 o_comment character varying(79) NOT NULL
)
WITH (orientation=column, compression=low, colversion=2.0, enable_delta=false)+
DISTRIBUTE BY HASH(o_orderkey)+
TO GROUP group_version1;
(1 row)
```

使用ALTER TABLE将字段o\_orderkey设置为PCK：

```
postgres=> ALTER TABLE orders_pck ADD PARTIAL CLUSTER KEY(o_orderkey);
ALTER TABLE
```

执行以下SQL语句，再次查询同样的点查询SQL语句的执行计划：

```
EXPLAIN PERFORMANCE
SELECT * FROM orders_pck
WHERE o_orderkey = '13095143'
ORDER BY o_orderdate;
```

由下图可知执行时间为5毫秒，查看Datanode Information发现filter时间为0.5毫秒，CUNone比例为82。CUNone比例越高，PCK的性能收益越明显。

```
gaussdb> EXPLAIN PERFORMANCE
gaussdb-> SELECT * FROM orders_pck
gaussdb-> WHERE o_orderkey = '13895143'
gaussdb-> ORDER BY o_orderdate;
```

| QUERY PLAN |                                      |                |        |        |            |                |          |         |         |         |          |
|------------|--------------------------------------|----------------|--------|--------|------------|----------------|----------|---------|---------|---------|----------|
| id         | operation                            | A-time         | A-rows | E-rows | E-distinct | Peak Memory    | E-memory | A-width | E-width | E-costs |          |
| 1          | --> Row Adapter                      | 5.597          | 1      | 3      |            | 82KB           |          |         |         | 123     | 94838.01 |
| 2          | --> Vector Streaming (type: GATHER)  | 5.589          | 1      | 3      |            | 825KB          |          |         |         | 123     | 94838.01 |
| 3          | --> Vector Sort                      | [1.858, 1.929] | 1      | 3      |            | [338KB, 411KB] | 16MB     | [0,167] |         | 123     | 94838.01 |
| 4          | --> CStore Scan on public.orders_pck | [1.742, 1.884] | 1      | 1      |            | [1MB, 1MB]     | 1MB      |         |         | 123     | 94838.08 |

Predicate Information (identified by plan id)

| Datanode Information (identified by plan id)                                                                      |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--|--|--|--|--|--|--|--|--|--|--|
| 1 --Row Adapter                                                                                                   |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| (actual time=5.597..5.597 rows=1 loops=1)                                                                         |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| (CPU: ex c/r=815, ex row=1, ex c/c=815, inc c/c=559741)                                                           |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| 2 --Vector Streaming (type: GATHER)                                                                               |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| (actual time=5.589..5.589 rows=1 loops=1)                                                                         |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| (Buffers: shared hit=3)                                                                                           |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| (CPU: ex c/r=558926, ex row=1, ex c/c=558926, inc c/c=558926)                                                     |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| 3 --Vector Sort                                                                                                   |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6001.6002 (actual time=1.858..1.858 rows=0 loops=1)                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6003.6004 (actual time=1.914..1.914 rows=1 loops=1)                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6005.6006 (actual time=1.929..1.929 rows=0 loops=1)                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6001.6002 (Buffers: shared hit=395)                                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6003.6004 (Buffers: shared hit=396)                                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6005.6006 (Buffers: shared hit=396)                                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6001.6002 (CPU: ex c/r=0, ex row=0, ex c/c=11573, inc c/c=185784)                                              |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6003.6004 (CPU: ex c/r=12187, ex row=1, ex c/c=12187, inc c/c=191420)                                          |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6005.6006 (CPU: ex c/r=0, ex row=0, ex c/c=12455, inc c/c=192864)                                              |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| 4 --CStore Scan on public.orders_pck                                                                              |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6001.6002 (actual time=1.742..1.742 rows=0 loops=1) (filter time=0.497) (RoughCheck CU: CUNone: 82, CUSome: 2) |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6003.6004 (actual time=1.694..1.793 rows=1 loops=1) (filter time=0.509) (RoughCheck CU: CUNone: 82, CUSome: 2) |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6005.6006 (actual time=1.884..1.884 rows=0 loops=1) (filter time=0.509) (RoughCheck CU: CUNone: 82, CUSome: 2) |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6001.6002 (Buffers: shared hit=392)                                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6003.6004 (Buffers: shared hit=393)                                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6005.6006 (Buffers: shared hit=393)                                                                            |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6001.6002 (CPU: ex c/r=0, ex row=5807635, ex c/c=174211, inc c/c=174211)                                       |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6003.6004 (CPU: ex c/r=0, ex row=5802975, ex c/c=179233, inc c/c=179233)                                       |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| dn.6005.6006 (CPU: ex c/r=0, ex row=4889398, ex c/c=188489, inc c/c=188489)                                       |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |

## 14.5.7 案例：调整中间表存储方式

在DWS中行存表使用行执行引擎，列存表使用列执行引擎。如果一个SQL语句涉及的表既有行存表又有列存表，系统会自动选择行执行引擎。由于列执行引擎的性能(除indexscan相关的算子)比行执行引擎性能要好很多，因此一般建议使用列存表。特别是对一些中间结果集转储的表，一定要分析清楚，使用合适的表存储类型。

### 优化前

某局点测试过程遇到如下的执行计划，客户希望将性能提升至3s内返回结果。

| id | operation                                                             | A-time                 | A-rows   | E-rows    | Peak Memory     | E-memory | A-width | E-width | E-costs        |
|----|-----------------------------------------------------------------------|------------------------|----------|-----------|-----------------|----------|---------|---------|----------------|
| 1  | --> Streaming (type: GATHER)                                          | 4651.238               | 7        | 17        | 304KB           | 1MB      |         |         | 41   101740.13 |
| 2  | --> Hash Join (3,7)                                                   | [4.951, 4629.889]      | 7        | 17        | [8KB, 8KB]      | 1MB      |         |         | 41   101739.10 |
| 3  | --> Append                                                            | [3474.514, 3840.836]   | 34752433 | 108109436 | [1KB, 1KB]      | 1MB      |         |         | 49   88969.75  |
| 4  | --> Row Adapter                                                       | [12727.321, 32458.924] | 33011417 | 99088596  | [49KB, 49KB]    | 1MB      |         |         | 49   70615.19  |
| 5  | --> Partitioned Dfs Scan on sd_data.act_account_his ta                | [2289.421, 2456.707]   | 33011417 | 99088596  | [100KB, 1012KB] | 1MB      |         |         | 49   70615.19  |
| 6  | --> Seq Scan on cstore.pg_delta_2425217623 ta                         | [163.977, 169.707]     | 1741016  | 9010840   | [15KB, 15KB]    | 1MB      |         |         | 50   18954.66  |
| 7  | --> Hash                                                              | [4.385, 7.999]         | 9        | 32        | [260KB, 292KB]  | 16MB     |         |         | 30   100.17    |
| 8  | --> Streaming (type: REDISTRIBUTE)                                    | [4.384, 7.997]         | 9        | 32        | [104KB, 105KB]  | 1MB      |         |         | 30   100.17    |
| 9  | --> Hash Join (10,11)                                                 | [0.160, 0.949]         | 9        | 32        | [58KB, 58KB]    | 1MB      |         |         | 30   100.04    |
| 10 | --> Seq Scan on pg_temp_on_5001_140148717123928_input_acct_id_tbl tbl | [0.005, 0.176]         | 1030     | 31968     | [11KB, 11KB]    | 1MB      |         |         | 11   15.99     |
| 11 | --> Hash                                                              | [0.001, 0.849]         | 9        | 32        | [268KB, 290KB]  | 16MB     |         |         | 19   80.81     |
| 12 | --> HashAggregate                                                     | [0.001, 0.849]         | 9        | 32        | [109KB, 180KB]  | 1MB      |         |         | 19   80.80     |
| 13 | --> Seq Scan on public.row_unlogged_table                             | [0.000, 0.847]         | 449      | 449       | [13KB, 13KB]    | 1MB      |         |         | 19   78.70     |

(13 rows)

### 优化后

经过分析发现计划走了行引擎。根本原因是：临时计划表input\_acct\_id\_tbl和中间结果转储表row\_unlogged\_table使用了行存表。

修改这两个表为列存表之后，性能提升至1.6s。

| id | operation                                                                | A-time               | A-rows  | E-rows    | Peak Memory      | E-memory | A-width | E-width | E-costs        |
|----|--------------------------------------------------------------------------|----------------------|---------|-----------|------------------|----------|---------|---------|----------------|
| 1  | --> Row Adapter                                                          | 1567.367             | 7       | 17        | 388KB            |          |         |         | 41   101758.52 |
| 2  | --> Vector Streaming (type: GATHER)                                      | 1567.349             | 7       | 17        | 293KB            |          |         |         | 41   101758.52 |
| 3  | --> Vector Hash Join (4,8)                                               | [0.130, 1629.101]    | 7       | 17        | [2342KB, 2466KB] | 16MB     |         |         | 41   101757.48 |
| 4  | --> Vector Append                                                        | [542.829, 1452.479]  | 5681770 | 108109436 | [1KB, 1KB]       | 1MB      |         |         | 49   88969.75  |
| 5  | --> Partitioned Dfs Scan on sd_data.act_account_his ta                   | [1295.736, 1159.830] | 3340754 | 99088596  | [861KB, 1012KB]  | 1MB      |         |         | 49   70615.19  |
| 6  | --> Seq Scan on cstore.pg_delta_2425217623 ta                            | [1236.045, 240.284]  | 1741016 | 9010840   | [123KB, 123KB]   | 1MB      |         |         | 50   18954.66  |
| 7  | --> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)                                | [152.695, 168.048]   | 1741016 | 9010840   | [15KB, 15KB]     | 1MB      |         |         | 50   18954.66  |
| 8  | --> Vector Hash Join (10,11)                                             | [7.727, 12.981]      | 9       | 32        | [1092KB, 1141KB] | 1MB      |         |         | 30   118.56    |
| 9  | --> Vector Streaming (type: REDISTRIBUTE)                                | [0.132, 4.958]       | 9       | 32        | [1217KB, 2217KB] | 16MB     |         |         | 30   118.45    |
| 10 | --> CStore Scan on pg_temp_on_5001_140148155066112_input_acct_id_tbl tbl | [4.372, 4.372]       | 559     | 31968     | [207KB, 207KB]   | 1MB      |         |         | 11   81.90     |
| 11 | --> Vector Hash Aggregate                                                | [0.062, 0.209]       | 9       | 32        | [2225KB, 2225KB] | 16MB     |         |         | 19   39.67     |
| 12 | --> CStore Scan on public.col_unlogged_table                             | [0.011, 0.107]       | 449     | 449       | [541KB, 558KB]   | 1MB      |         |         | 19   32.08     |

### 14.5.8 案例：改建分区表

逻辑上的一张表根据某种策略分成多个物理块进行存储，这张逻辑上的表称之为分区表，每个物理块则称为一个分区。一般对数据和查询都有明显区间段特征的表使用分区策略可通过较小不必要的数据扫描，从而提升查询性能

在查询时，可通过分区剪枝技术尽可能减少底层数据扫描，即缩小表的扫描范围。分区剪枝是指对于分区表或分区索引来说，优化器可以自动从FROM和WHERE子句里根据分区键提取出需要扫描的分区，从而避免全表扫描，减少扫描的数据块，提高性能。

#### 优化前

创建一个非分区表orders\_no\_part，表定义如下：

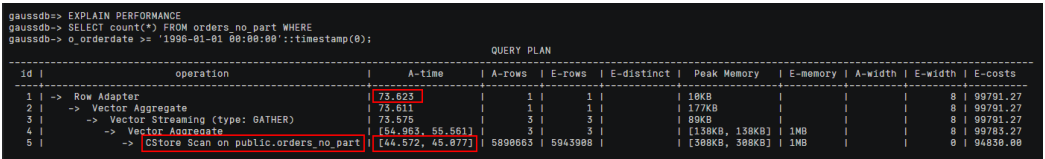
```
pg_get_tabledef

SET search_path = dbadmin;
CREATE TABLE orders_no_part (
 o_orderkey bigint NOT NULL,
 o_custkey bigint NOT NULL,
 o_orderstatus character(1) NOT NULL,
 o_totalprice numeric(15,2) NOT NULL,
 o_orderdate timestamp(0) without time zone NOT NULL,
 o_orderpriority character(15) NOT NULL,
 o_clerk character(15) NOT NULL,
 o_shippriority bigint NOT NULL,
 o_comment character varying(79) NOT NULL
)
WITH (orientation=column, compression=low, colversion=2.0, enable_delta=false)
DISTRIBUTE BY HASH(o_orderkey)
TO GROUP group_version1;
(1 row)
```

执行以下SQL语句查询非分区表的执行计划：

```
EXPLAIN PERFORMANCE
SELECT count(*) FROM orders_no_part WHERE
o_orderdate >= '1996-01-01 00:00:00'::timestamp(0);
```

由下图可知执行时间为73毫秒，其中全表扫描的时间为44~45毫秒。



| QUERY PLAN |                                         |                  |         |         |            |                |          |         |         |          |
|------------|-----------------------------------------|------------------|---------|---------|------------|----------------|----------|---------|---------|----------|
| id         | operation                               | A-time           | A-rows  | E-rows  | E-distinct | Peak Memory    | E-memory | A-width | E-width | E-costs  |
| 1          | -> Row Adapter                          | 75.623           | 1       | 1       |            | 18KB           |          |         | 8       | 99791.27 |
| 2          | -> Vector Aggregate                     | 73.611           | 1       | 1       |            | 177KB          |          |         | 8       | 99791.27 |
| 3          | -> Vector Streaming (type: GATHER)      | 73.575           | 3       | 3       |            | 80KB           |          |         | 8       | 99791.27 |
| 4          | -> Vector Aggregate                     | [54.963, 55.561] | 3       | 3       |            | [138KB, 138KB] | 1MB      |         | 8       | 99783.27 |
| 5          | -> CStore Scan on public.orders_no_part | [44.572, 45.877] | 5898663 | 5943988 |            | [388KB, 388KB] | 1MB      |         | 8       | 94838.88 |

#### 优化后

创建一个分区表orders。表定义如下：

```
pg_get_tabledef

SET search_path = dbadmin;
CREATE TABLE orders (
 o_orderkey bigint NOT NULL,
 o_custkey bigint NOT NULL,
 o_orderstatus character(1) NOT NULL,
 o_totalprice numeric(15,2) NOT NULL,
 o_orderdate timestamp(0) without time zone NOT NULL,
 o_orderpriority character(15) NOT NULL,
 o_clerk character(15) NOT NULL,
 o_shippriority bigint NOT NULL,
 o_comment character varying(79) NOT NULL
)
WITH (orientation=column, compression=low, colversion=2.0, enable_delta=false)
DISTRIBUTE BY HASH(o_orderkey)
TO GROUP group_version1
PARTITION BY RANGE (o_orderdate)
(
 PARTITION o_orderdate_1 VALUES LESS THAN ('1993-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_2 VALUES LESS THAN ('1994-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_3 VALUES LESS THAN ('1995-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_4 VALUES LESS THAN ('1996-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_5 VALUES LESS THAN ('1997-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_6 VALUES LESS THAN ('1998-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default,
 PARTITION o_orderdate_7 VALUES LESS THAN ('1999-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone) TABLESPACE pg_default
)
ENABLE ROW MOVEMENT;
(1 row)
```

再次执行SQL语句，查询分区表的执行计划。执行时间为40毫秒，其中表扫描时间仅为13毫秒，另Iterations越小，分区剪枝效果越好。

```
EXPLAIN PERFORMANCE
SELECT count(*) FROM orders_no_part WHERE
o_orderdate >= '1996-01-01 00:00:00'::timestamp(0);
```

由下图可知执行时间为40毫秒，其中表扫描时间仅为13毫秒。另外Iterations越小，分区剪枝效果越好。

```
gaussdb=> EXPLAIN PERFORMANCE
gaussdb=> SELECT count(*) FROM orders WHERE
gaussdb=> o_orderdate >= '1996-01-01 00:00:00'::timestamp(0);

QUERY PLAN

id | operation | A-time | A-rows | E-rows | E-distinct | Peak Memory | E-memory | A-width | E-width | E-costs
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
1 | -> Row Adapter | 140.925 | 1 | 1 | 1 | 19KB | 1 | 1 | 1 | 8 | 22382.84
2 | -> Vector Aggregate | 49.915 | 1 | 1 | 1 | 177KB | 1 | 1 | 1 | 8 | 22382.84
3 | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 40.873 | 3 | 3 | 3 | 89KB | 1 | 1 | 1 | 8 | 22382.64
4 | -> Vector Aggregate | 20.987, 21.229 | 3 | 3 | 3 | 138KB, 138KB | 1MB | 1 | 1 | 8 | 22374.64
5 | -> Vector Partition Iterator | 13.734, 13.939 | 5898663 | 5848353 | 1 | 17KB, 17KB | 1MB | 1 | 0 | 17501.00
6 | -> Partitioned CStore Scan on public.orders | 13.695, 13.370 | 5898663 | 5848353 | 1 | 299KB, 299KB | 1MB | 1 | 0 | 17501.00

Predicate Information (identified by plan id)

5 --Vector Partition Iterator
Iterations: 3
6 --Partitioned CStore Scan on public.orders
Filter: (orders.o_orderdate >= '1996-01-01 00:00:00'::timestamp(0) without time zone)
Partitions Selected by Static Prune: 5..7
```

## 14.5.9 案例：调整 GUC 参数 best\_agg\_plan

### 现象描述

t1的表定义为：

```
create table t1(a int, b int, c int) distribute by hash(a);
```

假设agg下层算子所输出结果集的分布列为setA，agg操作的group by列为setB，则在Stream框架下，Agg操作可以分为两个场景。

**场景一：setA是setB的一个子集。**

对于这种场景，直接对下层结果集进行汇聚的结果就是正确的汇聚结果，上层算子直接使用即可。如下图所示：

```
explain select a, count(1) from t1 group by a;
id | operation | E-rows | E-width | E-costs
-----+-----+-----+-----+-----
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 30 | 4 | 15.56
2 | -> HashAggregate | 30 | 4 | 14.31
3 | -> Seq Scan on t1 | 30 | 4 | 14.14
(3 rows)
```

**场景二：setA不是setB的一个子集。**

对于这种场景，Stream执行框架分为如下三种计划形态：

hashagg+gather(redistribute)+hashagg

redistribute+hashagg(+gather)

hashagg+redistribute+hashagg(+gather)

DWS提供了guc参数best\_agg\_plan来干预执行计划，强制其生成上述对应的执行计划，此参数取值范围为0，1，2，3

- 取值为1时，强制生成第一种计划。
- 取值为2时，如果group by列可以重分布，强制生成第二种计划，否则生成第一种计划。
- 取值为3时，如果group by列可以重分布，强制生成第三种计划，否则生成第一种计划。
- 取值为0时，优化器会根据以上三种计划的估算代价选择最优的一种计划生成。

具体影响如下：

```
set best_agg_plan to 1;
SET
explain select b,count(1) from t1 group by b;
id | operation | E-rows | E-width | E-costs
+-----+-----+-----+-----+
1 | -> HashAggregate | 8 | 4 | 15.83
2 | -> Streaming (type: GATHER) | 25 | 4 | 15.83
3 | -> HashAggregate | 25 | 4 | 14.33
4 | -> Seq Scan on t1 | 30 | 4 | 14.14
(4 rows)
set best_agg_plan to 2;
SET
explain select b,count(1) from t1 group by b;
id | operation | E-rows | E-width | E-costs
+-----+-----+-----+-----+
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 30 | 4 | 15.85
2 | -> HashAggregate | 30 | 4 | 14.60
3 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 30 | 4 | 14.45
4 | -> Seq Scan on t1 | 30 | 4 | 14.14
(4 rows)
set best_agg_plan to 3;
SET
explain select b,count(1) from t1 group by b;
id | operation | E-rows | E-width | E-costs
+-----+-----+-----+-----+
1 | -> Streaming (type: GATHER) | 30 | 4 | 15.84
2 | -> HashAggregate | 30 | 4 | 14.59
3 | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 25 | 4 | 14.59
4 | -> HashAggregate | 25 | 4 | 14.33
5 | -> Seq Scan on t1 | 30 | 4 | 14.14
(5 rows)
```

## 总结

通常优化器总会选择最优的执行计划，但是众所周知代价估算，尤其是中间结果集的代价估算一般会有比较大的偏差，这种比较大的偏差就可能会导致agg的计算方式出现比较大的偏差，这时候就需要通过best\_agg\_plan进行agg计算模型的干预。

一般来说，当agg汇聚的收敛度很小时，即结果集的个数在agg之后并没有明显变少时（经验上以5倍为临界点），选择redistribute+hashagg执行方式，否则选择hashagg+redistribute+hashagg执行方式。

### 14.5.10 案例：改写 SQL 排除剪枝干扰

分区表查询中表达式一般不是单纯的分区键，而是包含分区键的表达式Filter条件，这种类型的Filter条件是不能用来剪枝的。

#### 优化前

t\_ddw\_f10\_op\_cust\_asset\_mon为分区表，分区键为year\_mth，此字段是由年月两个值拼接而成的整数。

测试SQL如下：

```
SELECT
 count(1)
FROM t_ddw_f10_op_cust_asset_mon b1
WHERE b1.year_mth < substr('20200722',1,6)
AND b1.year_mth + 1 >= substr('20200722',1,6);
```

测试结果显示此SQL的表Scan耗时长达10s，查询SQL语句的执行计划如下

EXPLAIN (ANALYZE ON, VERBOSE ON)

SELECT

count(1)

FROM t\_ddw\_f10\_op\_cust\_asset\_mon b1

WHERE b1.year\_mth < substr('20200722',1,6)

AND b1.year\_mth + 1 >= cast(substr('20200722',1,6) AS int);

QUERY PLAN

| id           | operation                                                        | A-time                | A-rows    | E-rows    | E-        |
|--------------|------------------------------------------------------------------|-----------------------|-----------|-----------|-----------|
| distinct     | Peak Memory                                                      | E-memory              | A-width   | E-width   | E-costs   |
| 1            | -> Aggregate                                                     | 10662.260             | 1         | 1         |           |
| 32KB         |                                                                  | 8                     | 593656.42 |           |           |
| 2            | -> Streaming (type: GATHER)                                      | 10662.172             | 4         | 4         |           |
| 136KB        |                                                                  | 8                     | 593656.42 |           |           |
| 3            | -> Aggregate                                                     | [9692.785, 10656.068] | 4         | 4         |           |
| [24KB, 24KB] | 1MB                                                              | 8                     | 593646.42 |           |           |
| 4            | -> Partition Iterator                                            | [8787.198, 9629.138]  | 16384000  |           |           |
| 32752850     | [16KB, 16KB]                                                     | 1MB                   | 0         | 573175.88 |           |
| 5            | -> Partitioned Seq Scan on public.t_ddw_f10_op_cust_asset_mon b1 | [8365.655, 9152.115]  |           |           |           |
| 16384000     | 32752850                                                         | [32KB, 32KB]          | 1MB       | 0         | 573175.88 |

SQL Diagnostic Information

Partitioned table unprunable Qual

table public.t\_ddw\_f10\_op\_cust\_asset\_mon b1:

left side of expression "((year\_mth + 1) > 202008)" invokes function-call/type-conversion

Predicate Information (identified by plan id)

4 --Partition Iterator

Iterations: 6

5 --Partitioned Seq Scan on public.t\_ddw\_f10\_op\_cust\_asset\_mon b1

Filter: ((b1.year\_mth < 202007::bigint) AND ((b1.year\_mth + 1) >= 202007))

Rows Removed by Filter: 81920000

Partitions Selected by Static Prune: 1..6

#### 优化后

分析语句的执行计划，查看执行计划中的SQL自诊断信息，发现如下诊断信息：

SQL Diagnostic Information

Partitioned table unprunable Qual

```
table public.t_ddw_f10_op_cust_asset_mon b1:
left side of expression "((year_mth + 1) > 202008)" invokes function-call/type-conversion
```

Filter条件中存在表达式`(year_mth + 1) > 202008`，这种**表达式一侧不是单纯的分区键、而是包含分区键的表达式**的Filter条件是**不能用来剪枝**的，因而导致查询语句扫描了几乎整个分区表的数据。

跟原始SQL语句对比，可以确定表达式`'(year_mth + 1) > 202008'`是从表达式`'b1.year_mth + 1 > substr('20200822',1,6)'`衍生而来，按照诊断信息把修改SQL语句为如下方式：

```
SELECT
 count(1)
FROM t_ddw_f10_op_cust_asset_mon b1
WHERE b1.year_mth <= substr('20200822',1,6)
AND b1.year_mth > cast(substr('20200822',1,6) AS int) - 1;
```

改写之后，SQL语句的执行信息如下，可以看到不剪枝告警已经消除，剪枝后需要扫描分区数为1，执行时间从10s提升至3s。

EXPLAIN (analyze ON, verbose ON)

SELECT

count(1)

FROM t\_ddw\_f10\_op\_cust\_asset\_mon b1

WHERE b1.year\_mth < substr('20200722',1,6)

AND b1.year\_mth >= cast(substr('20200722',1,6) AS int) - 1;

QUERY PLAN

| id       | operation                                                        | A-time               | A-rows           | E-rows    | E-          |
|----------|------------------------------------------------------------------|----------------------|------------------|-----------|-------------|
| distinct | Peak Memory                                                      | E-memory             | A-width          | E-width   | E-costs     |
| 1        | -> Aggregate                                                     | 3009.796             | 1                | 1         |             |
| 32KB     |                                                                  |                      | 8                | 501541.70 |             |
| 2        | -> Streaming (type: GATHER)                                      | 3009.718             |                  | 4         | 4           |
|          | 136KB                                                            |                      | 8                | 501541.70 |             |
| 3        | -> Aggregate                                                     | [2675.509, 3003.298] |                  | 4         | 4           |
|          | [24KB, 24KB] 1MB                                                 |                      | 8                | 501531.70 |             |
| 4        | -> Partition Iterator                                            | [1820.725, 2053.836] |                  | 16384000  |             |
| 16380697 |                                                                  |                      | [16KB, 16KB] 1MB |           | 0 491293.75 |
| 5        | -> Partitioned Seq Scan on public.t_ddw_f10_op_cust_asset_mon b1 | [1420.972, 1590.083] |                  |           |             |
| 16384000 | 16380697                                                         |                      | [16KB, 16KB] 1MB |           | 0 491293.75 |

Predicate Information (identified by plan id)

4 --Partition Iterator

Iterations: 1

5 --Partitioned Seq Scan on public.t\_ddw\_f10\_op\_cust\_asset\_mon b1

Filter: ((b1.year\_mth < 202007::bigint) AND (b1.year\_mth >= 202006))

Partitions Selected by Static Prune: 6

14.5.11 案例：改写 SQL 消除 in-clause

优化前

in-clause/any-clause是常见的SQL语句约束条件，有时in或any后面的clause都是常量，类似于：

```
select
 count(1)
from calc_empfyc_c1_result_tmp_t1
where ls_pid_cusr1 in ('20120405' , '20130405');
```

或者



```
select
count(1)
from calc_empfyc_c1_result_tmp_t1
where t1.ls_pid_cusr1 in any('20120405' , '20130405');
```

但是也有一些如下的特殊用法：

```
SELECT
ls_pid_cusr1,COALESCE(max(round((current_date-bthdate)/365)),0)
FROM calc_empfyc_c1_result_tmp_t1 t1,p10_md_tmp_t2 t2
WHERE t1.ls_pid_cusr1 = any(values(id),(id15))
GROUP BY ls_pid_cusr1;
```

其中，id、id15为p10\_md\_tmp\_t2中的两列，“t1.ls\_pid\_cusr1 = any(values(id),(id15))”等价于“t1.ls\_pid\_cusr1 = id or t1.ls\_pid\_cusr1 = id15”。

因此join-condition实质上是一个不等式，这种不等值的join操作必须走nestloop，对应执行计划如下：

```
Streaming (type: GATHER) (cost=1641429284.14..1641429283.98 rows=3840 width=49)
Node/s: All datanodes
-> Insert on channel.calc_empfyc_c1_result_age_tmp (cost=1641429280.14..1641429283.98 rows=3840 width=49)
-> HashAggregate (cost=1641429280.14..1641429283.98 rows=3840 width=25)
Output: t1.ls_pid_cusr1, COALESCE(max(round(((('2017-03-29 00:00:00'::timestamp without time zone - t2.bthdate) / 365)::double precision)::numeric, 0))), 0::numeric)
Group By Key: t1.ls_pid_cusr1
-> Streaming(type: REDISTRIBUTE) (cost=820714640.07..820714642.69 rows=3968 width=25)
Output: t1.ls_pid_cusr1, (max(round(((('2017-03-29 00:00:00'::timestamp without time zone - t2.bthdate) / 365)::double precision)::numeric, 0)))
Distribute Key: t1.ls_pid_cusr1
Spawn on: All datanodes
-> HashAggregate (cost=820714640.07..820714642.69 rows=3968 width=25)
Output: t1.ls_pid_cusr1, max(round(((('2017-03-29 00:00:00'::timestamp without time zone - t2.bthdate) / 365)::double precision)::numeric, 0))
Group By Key: t1.ls_pid_cusr1
-> Nested Loop (cost=0.00..615567760.93 rows=875293850960 width=25)
Output: t1.ls_pid_cusr1, t2.bthdate
Join Filter: (SubPlan 1)
-> Seq Scan on channel.p10_md_tmp_t2 t2 (cost=0.00..127030.52 rows=443523360 width=64)
Output: t2.id, t2.id15, t2.bthdate, t2.mandag
-> Materialize (cost=0.00..147.29 rows=252608 width=17)
Output: t1.ls_pid_cusr1
-> Streaming(type: BROADCAST) (cost=0.00..127.56 rows=252608 width=17)
Output: t1.ls_pid_cusr1
Spawn on: All datanodes
-> Seq Scan on channel.calc_empfyc_c1_result_tmp_t1 t1 (cost=0.00..1.62 rows=3947 width=17)
Output: t1.ls_pid_cusr1
SubPlan 1
-> Values Scan on "VALUES" (cost=0.00..0.01 rows=64 width=38)
Output: "VALUES".column1
```

## 优化后

测试发现由于两表结果集过大，导致nestloop耗时过长，超过一小时未返回结果，因此性能优化的关键是消除nestloop，让join走更高效的hashjoin。从语义等价的角度消除any-clause，SQL改写如下：

```
select
ls_pid_cusr1,COALESCE(max(round(ym/365)),0)
from
(
SELECT
ls_pid_cusr1,(current_date-bthdate) as ym
FROM calc_empfyc_c1_result_tmp_t1 t1,p10_md_tmp_t2 t2
WHERE t1.ls_pid_cusr1 = t2.id and t1.ls_pid_cusr1 != t2.id15
)
union all
(
SELECT
ls_pid_cusr1,(current_date-bthdate) as ym
FROM calc_empfyc_c1_result_tmp_t1 t1,p10_md_tmp_t2 t2
WHERE t1.ls_pid_cusr1 = id15
)
)
GROUP BY ls_pid_cusr1;
```

注意：尽量使用union all代替union。union在合并两个集合时会执行去重操作，而union all则直接将两个结果集合并、不执行去重。执行去重会消耗大量的时间，因此，在一些实际应用场景中，如果通过业务逻辑已确认两个集合不存在重叠，可用union all替代union以便提升性能。

优化后的SQL查询由两个等值join的子查询构成，而每个子查询都可以走更适合此场景的hashjoin。优化后的执行计划如下

| id        | operation                                             | A-time              | A-rows    | E-rows    | Peak Memory      | E-memory | A-width |
|-----------|-------------------------------------------------------|---------------------|-----------|-----------|------------------|----------|---------|
| 1         | -> Streaming (type: GATHER)                           | [6737,281]          | 0         | 192       | [292KB]          |          |         |
| 2         | -> Insert on channel.calc_empfy_c1_result_age_tmp     | [4665.024,4990.666] | 0         | 192       | [1108KB, 1108KB] | 1MB      |         |
| 3         | -> HashAggregate                                      | [4664.996,4990.641] | 0         | 192       | [12KB, 12KB]     | 16MB     |         |
| 4         | -> Streaming (type: REDISTRIBUTE)                     | [4664.991,4990.637] | 0         | 3392      | [2090KB, 2090KB] | 1MB      |         |
| 5         | -> HashAggregate                                      | [3416.939,4958.348] | 0         | 3392      | [14KB, 14KB]     | 16MB     |         |
| 6         | -> Append                                             | [3416.936,4958.340] | 0         | 4011      | [1KB, 1KB]       | 1MB      |         |
| 7         | -> Hash Join (8,9)                                    | [2011.226,3080.697] | 0         | 3947      | [6KB, 6KB]       | 1MB      |         |
| 8         | -> Seq Scan on channel.pi0_md_tmp_t2 t2               | [803.782,1238.984]  | 443525717 | 443523360 | [12KB, 12KB]     | 1MB      |         |
| 9         | -> Hash                                               | [4.357,328.979]     | 252608    | 252608    | [482KB, 482KB]   | 16MB     | [35,39] |
| 10        | -> Streaming (type: BROADCAST)                        | [2.345,328.320]     | 252608    | 252608    | [2090KB, 2090KB] | 1MB      |         |
| 11        | -> Seq Scan on channel.calc_empfy_c1_result_tmp_t1 t1 | [0.011,0.030]       | 3947      | 3947      | [11KB, 11KB]     | 1MB      |         |
| 12        | -> Hash Join (13,14)                                  | [1376.258,2066.110] | 0         | 64        | [5KB, 5KB]       | 1MB      |         |
| 13        | -> Seq Scan on channel.pi0_md_tmp_t2 t2               | [777.552,1388.499]  | 443525717 | 443523360 | [12KB, 12KB]     | 1MB      |         |
| 14        | -> Hash                                               | [2.812,4.217]       | 252608    | 252608    | [482KB, 482KB]   | 16MB     | [25,27] |
| 15        | -> Streaming (type: BROADCAST)                        | [1.276,1.868]       | 252608    | 252608    | [2090KB, 2090KB] | 1MB      |         |
| 16        | -> Seq Scan on channel.calc_empfy_c1_result_tmp_t1 t1 | [0.010,0.033]       | 3947      | 3947      | [11KB, 11KB]     | 1MB      |         |
| (16 rows) |                                                       |                     |           |           |                  |          |         |

优化后，从超过1个小时未返回结果优化到7s返回结果。

## 14.5.12 案例：使用 partial cluster key

列存表可以选取某一列或几列设置为partial cluster key(column\_name[, ...])。在导入数据时，按设置的列进行局部排序（默认每70个CU即420万行排序一次），生成的CU会聚集在一起，即CU的min，max会在一个较小的区间内。当查询时，where条件含有这些列时，可产生良好的过滤效果。

### 优化前

未使用partial cluster key。表定义如下：

```
CREATE TABLE lineitem
(
 L_ORDERKEY BIGINT NOT NULL
, L_PARTKEY BIGINT NOT NULL
, L_SUPPKEY BIGINT NOT NULL
, L_LINENUMBER BIGINT NOT NULL
, L_QUANTITY DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_EXTENDEDPRICE DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_DISCOUNT DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_TAX DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_RETURNFLAG CHAR(1) NOT NULL
, L_LINESTATUS CHAR(1) NOT NULL
, L_SHIPDATE DATE NOT NULL
, L_COMMITDATE DATE NOT NULL
, L_RECEIPTDATE DATE NOT NULL
, L_SHIPINSTRUCT CHAR(25) NOT NULL
, L_SHIPMODE CHAR(10) NOT NULL
, L_COMMENT VARCHAR(44) NOT NULL
)
with (orientation = column)
distribute by hash(L_ORDERKEY);

select
sum(L_extendedprice * L_discount) as revenue
from
lineitem
where
L_shipdate >= '1994-01-01'::date
and L_shipdate < '1994-01-01'::date + interval '1 year'
and L_discount between 0.06 - 0.01 and 0.06 + 0.01
and L_quantity < 24;
```

导入数据后执行查询，查看执行时间：

图 14-24 未使用 partial cluster key

| id       | operation                          | A-time              | A-rows | E-rows | Peak Memory    | A-width | E-width | E-costs   |
|----------|------------------------------------|---------------------|--------|--------|----------------|---------|---------|-----------|
| 1        | -> Row Adapter                     | [1653.156]          | 1      | 1      | [12KB]         |         |         | 44        |
| 2        | -> Vector Aggregate                | [1653.146]          | 1      | 1      | [184KB]        |         |         | 44        |
| 3        | -> Vector Streaming (type: GATHER) | [1653.670]          | 1      | 1      | [174KB]        |         |         | 44        |
| 4        | -> Vector Aggregate                | [1481.497,1481.497] | 1      | 1      | [225KB, 225KB] |         |         | 44        |
| 5        | -> CStore Scan on public.lineitem  | [1485.084,1485.084] | 114168 | 111485 | [792KB, 792KB] |         | 12      | 285246.48 |
| (5 rows) |                                    |                     |        |        |                |         |         |           |

图 14-25 未使用 partial cluster key 后 CU 加载情况

```
5 --CStore Scan on public.lineitem
 datanode1 (actual time=40.623..1405.004 rows=114160 loops=1)
 datanode1 (RoughCheck CU: CUNone: 0, CUSome: 101)
 datanode1 (LLVM Optimized)
 datanode1 (Buffers: shared hit=18385 read=23)
 datanode1 (CPU: ex c/r=31917, ex c/c=3643646206, inc c/c=3643646206)
```

## 优化后

where条件中l\_shipdate和l\_quantity的distinct值数量较少且可以做min max过滤，将字段l\_shipdate、l\_quantity设置为PCK修改表定义如下：

```
CREATE TABLE lineitem
(
 L_ORDERKEY BIGINT NOT NULL
, L_PARTKEY BIGINT NOT NULL
, L_SUPPKEY BIGINT NOT NULL
, L_LINENUMBER BIGINT NOT NULL
, L_QUANTITY DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_EXTENDEDPRICE DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_DISCOUNT DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_TAX DECIMAL(15,2) NOT NULL
, L_RETURNFLAG CHAR(1) NOT NULL
, L_LINESTATUS CHAR(1) NOT NULL
, L_SHIPDATE DATE NOT NULL
, L_COMMITDATE DATE NOT NULL
, L_RECEIPTDATE DATE NOT NULL
, L_SHIPINSTRUCT CHAR(25) NOT NULL
, L_SHIPMODE CHAR(10) NOT NULL
, L_COMMENT VARCHAR(44) NOT NULL
, partial cluster key(l_shipdate, l_quantity)
)
with (orientation = column)
distribute by hash(L_ORDERKEY);
```

重新导入数据后执行查询，查看执行时间：

图 14-26 使用 partial cluster key

| id | operation                          | A-time             | A-rows | E-rows | Peak Memory    | A-width | E-width | E-costs   |
|----|------------------------------------|--------------------|--------|--------|----------------|---------|---------|-----------|
| 1  | -> Row Adapter                     | 459.539            | 1      | 1      | 12KB           |         | 44      | 205693.85 |
| 2  | -> Vector Aggregate                | 459.528            | 1      | 1      | 184KB          |         | 44      | 205693.85 |
| 3  | -> Vector Streaming (type: GATHER) | 459.452            | 1      | 1      | 174KB          |         | 44      | 205693.85 |
| 4  | -> Vector Aggregate                | [285.177, 285.177] | 1      | 1      | [225KB, 225KB] |         | 44      | 205693.79 |
| 5  | -> CStore Scan on public.lineitem  | [249.757, 249.757] | 114160 | 89475  | [792KB, 792KB] |         | 12      | 285246.40 |

(5 rows)

图 14-27 使用 partial cluster key 后 CU 加载情况

```
5 --CStore Scan on public.lineitem
 datanode1 (actual time=23.017..249.757 rows=114160 loops=1)
 datanode1 (RoughCheck CU: CUNone: 84, CUSome: 17)
 datanode1 (LLVM Optimized)
 datanode1 (Buffers: shared hit=2853 read=23)
 datanode1 (CPU: ex c/r=5673, ex c/c=647656146, inc c/c=647656146)
```

使用partial cluster key后，5-- CStore Scan on public.lineitem的时间减少了1.2s，得益于有84个CU被过滤掉了。

## 优化建议

- 选取partial cluster key列。

- 列存表支持创建partial cluster key的类型character varying(n), varchar(n), character(n), char(n), text, nvarchar2, timestamp with time zone, timestamp without time zone, date, time without time zone, time with time zone。
  - 数据的distinct值数量较少，这样能产生较好的过滤效果。
  - 出现在查询where条件中，优先选取能过滤大量数据的列。
  - partial cluster key中设置多个列时，是先按第一个列排序，当第一个列值相同时，使用第二列比较，后续列依次类推。推荐不要超出3个列。
- 添加partial cluster key后，优化导入性能。

由于添加了partial cluster key，在导入时会增加排序计算，会对导入性能产生影响。当排序完全在内存中进行时影响较小，如果无法在内存中完成排序时，会下盘写临时文件，这时就会产生较大的影响。

排序使用的内存通过GUC参数psort\_work\_mem来设置，可以设置较大的值来使用更大的内存进行排序。

排序的数据量是通过表的存储参数PARTIAL\_CLUSTER\_ROWS来设置，降低这个数值，可减少一次排序的数据量。这个参数通常与存储参数MAX\_BATCHROW配置使用。PARTIAL\_CLUSTER\_ROWS设置值必须是MAX\_BATCHROW的整数倍，MAX\_BATCHROW是设置单个CU中数据的最大行数。

### 14.5.13 案例：NOT IN 转 NOT EXISTS

NOT IN语句需要使用nestloop anti join来实现，而NOT EXISTS则可以通过hash anti join来实现。在join列不存在null值的情况下，not exists和not in等价。因此在确保没有null值时，可以通过将not in转换为not exists，通过生成hash join来提升查询效率。

#### 优化前

创建两个基表t1、t2：

```
CREATE TABLE t1(a int, b int, c int not null) WITH(orientation=row);
CREATE TABLE t2(a int, b int, c int not null) WITH(orientation=row);
```

执行下列SQL语句，查询NOT IN的执行计划：

```
EXPLAIN VERBOSE SELECT * FROM t1 WHERE t1.c NOT IN (SELECT t2.c FROM t2);
```

返回结果如图：

| QUERY PLAN |                                 |        |            |         |         |
|------------|---------------------------------|--------|------------|---------|---------|
| id         | operation                       | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs |
| 1          | -> Streaming (type: GATHER)     | 6      |            | 12      | 78.98   |
| 2          | -> Nested Loop Anti Join (3, 4) | 6      |            | 12      | 64.98   |
| 3          | -> Seq Scan on public.t1        | 60     |            | 12      | 18.18   |
| 4          | -> Materialize                  | 360    |            | 4       | 30.75   |
| 5          | -> Streaming(type: BROADCAST)   | 360    |            | 4       | 30.45   |
| 6          | -> Seq Scan on public.t2        | 60     |            | 4       | 18.18   |

Predicate Information (identified by plan id)

|              |                                                     |
|--------------|-----------------------------------------------------|
| 2            | --Nested Loop Anti Join (3, 4)                      |
| Join Filter: | ((t1.c = t2.c) OR (t1.c IS NULL) OR (t2.c IS NULL)) |

从返回结果可知执行计划走NestLoop，因为NULL值跟任意值的OR运算结果都是NULL，WHERE条件表达式：

t1.c NOT IN (SELECT t2.c FROM t2)

等价于：

t1.c <> ANY(t2.c) AND t1.c IS NOT NULL AND ANY(t2.c) IS NOT NULL

优化后

可将查询可以修改为：

SELECT \* FROM t1 WHERE NOT EXISTS (SELECT \* FROM t2 WHERE t2.c = t1.c);

执行下列语句，查询NOT EXISTS的执行计划：

EXPLAIN VERBOSE SELECT \* FROM t1 WHERE NOT EXISTS (SELECT 1 FROM t2 WHERE t2.c = t1.c);

Hint: Do analyze for each in order to generate optimized plan.

| QUERY PLAN |                                  |        |            |         |         |
|------------|----------------------------------|--------|------------|---------|---------|
| id         | operation                        | E-rows | E-distinct | E-width | E-costs |
| 1          | -> Streaming (type: GATHER)      | 6      |            | 12      | 54.56   |
| 2          | -> Hash Anti Join (3, 5)         | 6      |            | 12      | 40.56   |
| 3          | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 60     | 10         | 12      | 20.12   |
| 4          | -> Seq Scan on public.t1         | 60     |            | 12      | 18.18   |
| 5          | -> Hash                          | 59     | 10         | 4       | 20.12   |
| 6          | -> Streaming(type: REDISTRIBUTE) | 60     |            | 4       | 20.12   |
| 7          | -> Seq Scan on public.t2         | 60     |            | 4       | 18.18   |

Predicate Information (identified by plan id)

2 --Hash Anti Join (3, 5)

Hash Cond: (t1.c = t2.c)

# 15 DWS 系统表和系统视图

## 15.1 系统表和系统视图概述

系统表是DWS存放结构元数据，是DWS数据库系统运行控制信息的来源，也是数据库系统的核心组成部分。系统表包含集群安装信息以及DWS上运行的各种查询和进程的信息。可以通过查询系统表来收集有关数据库的信息。

系统视图提供了查询系统表和访问数据库内部状态的方法。当用户对数据库中的一张或者多张表的某些字段的组合感兴趣，而又不想每次键入这些查询时，用户就可以定义一个视图来解决这个问题。视图与基本表不同，不是物理上实际存在的，是一个虚表。数据库中仅存放视图的定义，而不存放视图对应的数据，这些数据仍存放在原来的基本表中。若基本表中的数据发生变化，从视图中查询出的数据也随之改变。从这个意义上讲，视图就像一个窗口，透过它可以看到数据库中用户感兴趣的数据及变化。视图每次被引用的时候都会运行一次。

三权分立下，非管理员无权查看系统表和视图。非三权分立下，系统表和系统视图要么只对管理员可见，要么对所有用户可见。下面的系统表和视图有些标识了需要管理员权限，这些系统表和视图只有管理员可以查询。

### 须知

- 禁止对系统表或系统视图进行增删改等操作，手动对系统表或系统视图的修改或破坏可能会导致系统信息不一致，造成系统控制异常甚至出现集群不可用的情况。
- 系统表不支持toast，无法跨页存储，一个页面大小为8K，系统表各个字段长度需小于8K。

## 15.2 系统表

### 15.2.1 GS\_BLOCKLIST\_QUERY

GS\_BLOCKLIST\_QUERY系统表存储作业黑名单信息和异常信息，该表以unique\_sql\_id作为唯一索引，进行作业异常信息统计和黑名单记录，可通过与[GS\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#)进行关联获取作业的query字段和执行信息。

**须知**

- GS\_BLOCKLIST\_QUERY系统表的schema为dbms\_om。
- GS\_BLOCKLIST\_QUERY系统表仅限在**postgres**数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。
- GS\_BLOCKLIST\_QUERY系统表包含唯一索引，使用哈希分布方式分布在DN上，分布列为unique\_sql\_id。
- 通常对于DML语句，在计算Unique SQL ID的过程中会忽略常量值。但对于DDL、DCL以及设置参数等语句，常量值不可以忽略。因此一个unique\_sql\_id可能会对应一个或多个查询。

DWS同时提供了**GS\_BLOCKLIST\_QUERY**视图用于查询作业黑名单和异常信息，该视图可直接显示query字段信息，不过因为该视图与GS\_WLM\_SESSION\_INFO为依赖关系，因此在GS\_WLM\_SESSION\_INFO表较大的情况下，查询可能需要消耗较长的时间。

**表 15-1** GS\_BLOCKLIST\_QUERY 字段

| 名字            | 类型        | 引用 | 描述              |
|---------------|-----------|----|-----------------|
| unique_sql_id | bigint    | -  | 基于查询解析树生成的查询ID。 |
| block_list    | boolean   | -  | 查询作业是否属于黑名单。    |
| except_num    | integer   | -  | 查询作业异常次数。       |
| except_time   | timestamp | -  | 查询作业最近一次异常时间。   |

## 15.2.2 GS\_BLOCKLIST\_SQL

GS\_BLOCKLIST\_SQL系统表存储作业黑名单信息和异常信息，该表以sql\_hash作为唯一索引，进行作业异常信息统计和黑名单记录，可通过与**GS\_WLM\_SESSION\_INFO**进行关联获取作业的query字段和执行信息。

DWS同时提供了**GS\_BLOCKLIST\_SQL**视图用于查询作业黑名单和异常信息，该视图可直接显示query字段信息，不过因为该视图与GS\_WLM\_SESSION\_INFO为依赖关系，因此在GS\_WLM\_SESSION\_INFO表较大的情况下，查询可能需要消耗较长的时间。

该系统表仅9.1.0.200及以上集群版本支持。



须知

- GS\_BLOCKLIST\_SQL系统表的schema为dbms\_om。
- GS\_BLOCKLIST\_SQL系统表仅限在postgres数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。
- GS\_BLOCKLIST\_SQL系统表包含唯一索引，使用哈希分布方式分布在DN上，分布列为sql\_hash。
- 通常对于DML语句，在计算sql\_hash的过程中会忽略常量值。但对于DDL、DCL以及设置参数等语句，常量值不可以忽略。因此一个sql\_hash可能会对应一个或多个查询。

表 15-2 GS\_BLOCKLIST\_SQL 字段

| 名字          | 类型        | 引用 | 描述                  |
|-------------|-----------|----|---------------------|
| sql_hash    | text      | -  | 基于查询解析树生成的sql_hash。 |
| block_list  | boolean   | -  | 查询作业是否属于黑名单。        |
| except_num  | integer   | -  | 查询作业异常次数。           |
| except_time | timestamp | -  | 查询作业最近一次异常时间。       |

15.2.3 GS\_OBSSCANINFO

GS\_OBSSCANINFO系统表定义了云上加速场景中，使用加速集群时扫描OBS数据的运行时信息，每条记录对应一个query中单个OBS外表的运行时信息。

表 15-3 GS\_OBSSCANINFO 字段

| 名字           | 类型         | 引用 | 描述             |
|--------------|------------|----|----------------|
| query_id     | bigint     | -  | 查询标识。          |
| user_id      | text       | -  | 执行该查询的数据库用户。   |
| table_name   | text       | -  | OBS外表的表名。      |
| file_type    | text       | -  | 底层数据保存的文件格式。   |
| time_stamp   | time_stamp | -  | 扫描操作开始的时间。     |
| actual_time  | double     | -  | 扫描操作执行时间，单位为秒。 |
| file_scanned | bigint     | -  | 扫描的文件数量。       |
| data_size    | double     | -  | 扫描的数据量，单位为字节。  |
| billing_info | text       | -  | 保留字段。          |



## 15.2.4 GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY

GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY表记录资源池监控历史信息，CN和DN上均进行记录。

表 15-4 GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY 字段

| 名称           | 类型        | 描述                                                                                                                                                                        |
|--------------|-----------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| timestamp    | timestamp | 资源池监控信息持久化时间。                                                                                                                                                             |
| nodegroup    | name      | 资源池所属逻辑集群名称，默认集群显示“installation”。                                                                                                                                         |
| rpname       | name      | 资源池名称。                                                                                                                                                                    |
| cgroup       | name      | 资源池关联控制组名称。                                                                                                                                                               |
| ref_count    | int       | 资源池引用作业数，作业经过资源池不管是否管控都会计数，仅CN上有效。                                                                                                                                        |
| fast_run     | int       | 资源池快车道运行作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| fast_wait    | int       | 资源池快车道排队作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| fast_limit   | int       | 资源池快车道作业并发限制，只在CN上有效。                                                                                                                                                     |
| slow_run     | int       | 资源池慢车道运行作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| slow_wait    | int       | 资源池慢车道排队作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| slow_limit   | int       | 资源池慢车道作业并发限制，只在CN上有效。                                                                                                                                                     |
| used_cpu     | double    | 资源池5s监控周期内使用CPU个数平均值，保留小数点后2位。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池使用的CPU个数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池使用CPU的累积和。</li></ul>                                 |
| cpu_limit    | int       | 资源池可用CPU的上限，CPU配额管控情况下为GaussDB可用CPU，CPU限额管控情况下为关联控制组CPU可用CPU。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池可用CPU上限。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池可用CPU上限的累积和。</li></ul> |
| used_mem     | int       | 资源池使用的内存大小，单位MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池使用的内存大小。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池使用内存的累积和。</li></ul>                                                 |
| estimate_mem | int       | 当前CN上，资源池运行作业的估算内存之和，只在CN上有效。                                                                                                                                             |

| 名称           | 类型     | 描述                                                                                                                                   |
|--------------|--------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| mem_limit    | int    | 资源池可用内存上限，单位MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池可用内存上限。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池可用内存上限的累积和。</li></ul>            |
| read_kbytes  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读字节数，单位KB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑读字节数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑读字节的累积和。</li></ul>      |
| write_kbytes | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写字节数，单位KB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑写字节数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑写字节的累积和。</li></ul>      |
| read_counts  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读次数。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑读次数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑读次数的累积和。</li></ul>             |
| write_counts | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写次数。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑写次数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑写次数的累积和。</li></ul>             |
| read_speed   | double | 资源池5s监控周期内逻辑读速率的平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑读速率。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑读速率的累积和。</li></ul>  |
| write_speed  | double | 资源池5s监控周期内逻辑写速率平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑写速率。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑写速率的累积和。</li></ul>   |
| send_speed   | double | 资源池5s监控周期内网络发送平均速率，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池网络发送速率。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池网络发送速率的累积和。</li></ul> |

| 名称         | 类型     | 描述                                                                                                                               |
|------------|--------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| recv_speed | double | 资源池5s监控周期内网络接收平均速率，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池网络接收速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池网络接收速率的累积和。</li></ul> |

### 15.2.5 GS\_WLM\_INSTANCE\_HISTORY

GS\_WLM\_INSTANCE\_HISTORY系统表存储与实例(CN或DN)相关的资源使用相关信息。该系统表里每条记录都是对应时间点某实例资源使用情况，包括：内存、CPU核数、磁盘IO、进程物理IO和进程逻辑IO信息。

表 15-5 GS\_WLM\_INSTANCE\_HISTORY 字段

| 名称            | 类型                       | 描述                                                     |
|---------------|--------------------------|--------------------------------------------------------|
| instancename  | text                     | 实例名称。                                                  |
| timestamp     | timestamp with time zone | 时间戳。                                                   |
| used_cpu      | int                      | 实例使用CPU所占用的百分比。                                        |
| free_mem      | int                      | 实例未使用的内存大小，单位MB。                                       |
| used_mem      | int                      | 实例已使用的内存大小，单位MB。                                       |
| io_wait       | real                     | 实例所使用磁盘的io_wait值（10秒均值）。                               |
| io_util       | real                     | 实例所使用磁盘的io_util值（10秒均值）。                               |
| disk_read     | real                     | 实例所使用磁盘的读速率（10秒均值），单位KB/s。                             |
| disk_write    | real                     | 实例所使用磁盘的写速率（10秒均值），单位KB/s。                             |
| process_read  | bigint                   | 实例对应进程从磁盘读数据的读速率(不包括从磁盘pagecache中读取的字节数，10秒均值)，单位KB/s。 |
| process_write | bigint                   | 实例对应进程向磁盘写数据的写速率(不包括向磁盘pagecache中写入的字节数，10秒均值)，单位KB/s。 |
| logical_read  | bigint                   | CN实例：不统计。<br>DN实例：该实例在本次统计间隙（10秒）内逻辑读字节速率，单位KB/s。      |

| 名称            | 类型     | 描述                                                |
|---------------|--------|---------------------------------------------------|
| logical_write | bigint | CN实例：不统计。<br>DN实例：该实例在本次统计间隙（10秒）内逻辑写字节速率，单位KB/s。 |
| read_counts   | bigint | CN实例：不统计。<br>DN实例：该实例在本次统计间隙（10秒）内逻辑读操作次数之和，单位次。  |
| write_counts  | bigint | CN实例：不统计。<br>DN实例：该实例在本次统计间隙（10秒）内逻辑写操作次数之和，单位次。  |

## 15.2.6 GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO

GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO系统表显示执行作业结束后的算子相关的记录。此数据是从内核中转储到系统表中的数据。当设置GUC参数`enable_resource_record`为on时，系统会定时将`GS_WLM_OPERATOR_HISTORY`中的记录导入此系统表，开启此功能会占用系统存储空间并对性能有一定影响，建议在性能定位及监控任务完成后及时关闭。

### 须知

- GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO系统表的schema为dbms\_om。
- GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO系统表仅支持在postgres数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

表 15-6 GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO 的字段

| 名称             | 类型                       | 描述                      |
|----------------|--------------------------|-------------------------|
| nodename       | text                     | 执行语句的CN实例名称。            |
| queryid        | bigint                   | 语句执行使用的内部query_id。      |
| pid            | bigint                   | 后端线程ID。                 |
| plan_node_id   | integer                  | 查询对应的执行计划的plan node id。 |
| plan_node_name | text                     | 对应于plan_node_id的算子的名称。  |
| start_time     | timestamp with time zone | 该算子处理第一条数据的开始时间。        |
| duration       | bigint                   | 该算子到结束时候总的执行时间(ms)。     |
| query_dop      | integer                  | 当前算子执行时的并行度。            |

| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                |
|---------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| estimated_rows      | bigint  | 优化器估算的行数信息。                                                                                                                                                                                                                                       |
| tuple_processed     | bigint  | 当前算子返回的元素个数。                                                                                                                                                                                                                                      |
| min_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最小内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| max_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最大内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| average_peak_memory | integer | 当前算子在所有DN上的平均内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| memory_skew_percent | integer | 当前算子在各DN间的内存使用倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                |
| min_spill_size      | integer | 若发生下盘, 所有下盘DN的最小下盘数据量(MB), 默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| max_spill_size      | integer | 若发生下盘, 所有下盘DN的最大下盘数据量(MB), 默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| average_spill_size  | integer | 若发生下盘, 所有下盘DN的平均下盘数据量(MB), 默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| spill_skew_percent  | integer | 若发生下盘, DN间下盘倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                  |
| min_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最小执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| max_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最大执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| total_cpu_time      | bigint  | 该算子在所有DN上的总执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                              |
| cpu_skew_percent    | integer | DN间执行时间的倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                      |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息:<br>1. Sort/SetOp/HashAgg/HashJoin spill<br>2. Spill file size large than 256MB<br>3. Broadcast size large than 100MB<br>4. Early spill<br>5. Spill times is greater than 3<br>6. Spill on memory adaptive<br>7. Hash table conflict |

### 15.2.7 GS\_WLM\_SESSION\_INFO

GS\_WLM\_SESSION\_INFO系统表显示所有CN执行作业结束后的负载管理记录。此数据是从内核中转储到系统表中的数据。当设置GUC参数`enable_resource_record`为on时, 系统会定时将`GS_WLM_SESSION_HISTORY`中的记录导入此系统表, 开启此功能

会占用系统存储空间并对性能有一定影响，建议在性能定位及监控任务完成后及时关闭。

须知

- GS\_WLM\_SESSION\_INFO系统表的schema为dbms\_om。
- GS\_WLM\_SESSION\_INFO系统表仅支持在postgres数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

GS\_WLM\_SESSION\_INFO系统表的字段同表15-165相同，具体字段内容如下：

表 15-7 GS\_WLM\_SESSION\_HISTORY 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                     |
|------------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------|
| datid            | oid                      | 连接后端的数据库OID。                                                           |
| dbname           | text                     | 连接后端的数据库名称。                                                            |
| schemaname       | text                     | 模式名。                                                                   |
| nodename         | text                     | 语句执行的CN名称。                                                             |
| username         | text                     | 连接到后端的用户名。                                                             |
| application_name | text                     | 连接到后端的应用名。                                                             |
| client_addr      | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。 |
| client_hostname  | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。 |
| client_port      | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                    |
| query_band       | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                               |
| block_time       | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，包含语句解析和优化时间，单位ms。                                           |
| start_time       | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                             |
| finish_time      | timestamp with time zone | 语句执行的结束时间。                                                             |
| duration         | bigint                   | 语句实际执行的时间，单位ms。                                                        |

| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                      |
|---------------------|---------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| estimate_total_time | bigint  | 语句预估执行时间，单位ms。                                                                          |
| status              | text    | 语句执行结束状态：正常为finished，异常为aborted。该处记录的语句状态应为数据库服务端执行状态，当服务器端执行成功，结果集返回时报错，该语句应为finished。 |
| abort_info          | text    | 语句执行结束状态为aborted时显示异常信息。                                                                |
| resource_pool       | text    | 用户使用的资源池。                                                                               |
| control_group       | text    | 语句所使用的Cgroup。                                                                           |
| estimate_memory     | integer | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。                         |
| min_peak_memory     | integer | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                                   |
| max_peak_memory     | integer | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                                   |
| average_peak_memory | integer | 语句执行过程中的内存使用平均值，单位MB。                                                                   |
| memory_skew_percent | integer | 语句各DN间的内存使用倾斜率。                                                                         |
| spill_info          | text    | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。              |
| min_spill_size      | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。                                                          |
| max_spill_size      | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。                                                          |
| average_spill_size  | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。                                                          |
| spill_skew_percent  | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                                         |
| min_dn_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                                   |
| max_dn_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                                   |
| average_dn_time     | bigint  | 语句在所有DN上的平均执行时间，单位ms。                                                                   |

| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                      |
|---------------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| dntime_skew_percent | integer | 语句在各DN间的执行时间倾斜率。                                                                                                                                                                                                        |
| min_cpu_time        | bigint  | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                  |
| max_cpu_time        | bigint  | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                  |
| total_cpu_time      | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                   |
| cpu_skew_percent    | integer | 语句在DN间的CPU时间倾斜率。                                                                                                                                                                                                        |
| min_peak_iops       | integer | 语句在所有DN上的每秒最小IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                                                                                                                                                                  |
| max_peak_iops       | integer | 语句在所有DN上的每秒最大IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                                                                                                                                                                  |
| average_peak_iops   | integer | 语句在所有DN上的每秒平均IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                                                                                                                                                                  |
| iops_skew_percent   | integer | 语句在DN间的IO倾斜率。                                                                                                                                                                                                           |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警：<br>1. Spill file size large than 256MB<br>2. Broadcast size large than 100MB<br>3. Early spill<br>4. Spill times is greater than 3<br>5. Spill on memory adaptive<br>6. Hash table conflict |
| queryid             | bigint  | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                      |
| query               | text    | 执行的语句，最多可保留64KB长度的字符串。                                                                                                                                                                                                  |
| query_plan          | text    | 语句的执行计划。<br>规格限制：<br>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。<br>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。                                             |
| node_group          | text    | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                          |
| pid                 | bigint  | 语句的后端线程的pid。                                                                                                                                                                                                            |
| lane                | text    | 语句执行时所在的快慢车道。                                                                                                                                                                                                           |



| 名称                  | 类型     | 描述                                                             |
|---------------------|--------|----------------------------------------------------------------|
| unique_sql_id       | bigint | 归一化的Unique SQL ID。                                             |
| session_id          | text   | 在数据库系统中唯一标记一个session，格式：session_start_time.tid.node_name。      |
| min_read_bytes      | bigint | 语句在所有DN上的最小IO读字节数，单位Bytes。                                     |
| max_read_bytes      | bigint | 语句在所有DN上的最大IO读字节数，单位Bytes。                                     |
| average_read_bytes  | bigint | 语句在所有DN上的平均IO读字节数，单位Bytes。                                     |
| min_write_bytes     | bigint | 语句在所有DN上的最小IO写字节数，单位Bytes。                                     |
| max_write_bytes     | bigint | 语句在所有DN上的最大IO写字节数，单位Bytes。                                     |
| average_write_bytes | bigint | 语句在所有DN上的平均IO写字节数，单位Bytes。                                     |
| recv_pkg            | bigint | 语句在所有DN上的通信包接收总量，单位packages。                                   |
| send_pkg            | bigint | 语句在所有DN上的通信包发送总量，单位packages。                                   |
| recv_bytes          | bigint | 语句在所有DN上的通信流接收数据总量，单位Byte。                                     |
| send_bytes          | bigint | 语句在所有DN上的通信流发送数据总量，单位Byte。                                     |
| stmt_type           | text   | 语句对应的查询类型。                                                     |
| except_info         | text   | 语句触发的异常规则信息。                                                   |
| unique_plan_id      | bigint | 归一化的Unique plan id。                                            |
| sql_hash            | text   | 归一化的sql hash。                                                  |
| plan_hash           | text   | 归一化的plan hash。                                                 |
| use_plan_baseline   | text   | 当前语句执行是否使用了绑定的计划。如果使用了，则显示pg_plan_baseline中的plan_baseline列的名字。 |
| outline_name        | text   | 该语句计划对应的outline的名字。                                            |

| 名称                          | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                                  |
|-----------------------------|--------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| loader_status               | text         | 保存导入导出类业务信息的json串具体如下。<br>1. address: 互联互通对端集群的地址, 源集群会显示端口号。<br>2. direction: 导入导出业务类型, 取值包括gds to file、gds from file、gds to pipe、gds from pipe、copy from、copy to。<br>3. min/max/total_lines/bytes: 导入导出语句在所有DN上字节数的行数/最小值/最大值/总和。 |
| parse_time                  | bigint       | 语句排队前的解析总时间(包含词法语法解析, 优化重写和计划生成时间), 单位ms。该字段仅8.3.0.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                    |
| disk_cache_hit_ratio        | numeric(5,2) | 磁盘缓存命中率。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                         |
| disk_cache_disk_read_size   | bigint       | 读取磁盘缓存数据的总大小, 单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                              |
| disk_cache_disk_write_size  | bigint       | 写入磁盘缓存的数据总大小, 单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                              |
| disk_cache_remote_read_size | bigint       | 读取磁盘缓存失败, 远程直读OBS的总大小, 单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                     |
| disk_cache_remote_read_time | bigint       | 读取磁盘缓存失败, 远程直读OBS的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                            |
| vfs_scan_bytes              | bigint       | OBS虚拟文件系统接收到上层请求的扫描的字节数, 单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                |
| vfs_remote_read_bytes       | bigint       | OBS虚拟文件系统实际从OBS读取的字节数, 单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                  |
| preload_submit_time         | bigint       | 预读流程提交IO请求的总时间, 单位μs。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                               |
| preload_wait_time           | bigint       | 预读流程等待IO请求的总时间, 单位μs。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                               |
| preload_wait_count          | bigint       | 预读流程等待IO请求的总次数。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                     |
| disk_cache_load_time        | bigint       | 读取磁盘缓存的总时间, 单位μs。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                |
| disk_cache_conflict_count   | bigint       | 读取磁盘缓存中block产生哈希冲突的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                           |
| disk_cache_error_count      | bigint       | 读取磁盘缓存失败的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                     |

| 名称                          | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
|-----------------------------|--------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| disk_cache_error_code       | bigint | 读取磁盘缓存失败的错误码，可能产生多个错误码，读取磁盘缓存失败会发起OBS远程读并重写缓存块，错误码类型如下。该字段仅对3.0表及外表生效。 <ul style="list-style-type: none"><li>• 1：磁盘缓存块产生哈希冲突。</li><li>• 2：磁盘缓存块的生成时间晚于OldestXmin事务。</li><li>• 4：磁盘缓存读取缓存文件调用pread系统调用失败。</li><li>• 8：磁盘缓存块的数据版本不匹配。</li><li>• 16：写缓存写入的数据版本与最新版本不匹配。</li><li>• 32：打开缓存块对应的缓存文件失败。</li><li>• 64：磁盘缓存读取数据大小不匹配。</li><li>• 128：磁盘缓存块中记录的csn不匹配。</li></ul> |
| obs_io_req_avg_rtt          | bigint | OBS IO请求的平均RTT(Round Trip Time, IO请求往返时间)，单位为 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| obs_io_req_avg_latency      | bigint | OBS IO请求的平均延迟，单位为 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| obs_io_req_latency_gt_1s    | bigint | OBS IO请求延迟超过1s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| obs_io_req_latency_gt_10s   | bigint | OBS IO请求延迟超过10s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| obs_io_req_count            | bigint | OBS IO请求的总数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       |
| obs_io_req_retry_count      | bigint | OBS IO请求重试的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| obs_io_req_rate_limit_count | bigint | OBS IO请求被流控的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| gxid                        | xid    | 语句事务ID号。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| inserted_rows               | bigint | 语句插入的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| deleted_rows                | bigint | 语句删除的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| updated_rows                | bigint | 语句更新的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |

| 名称            | 类型     | 描述                              |
|---------------|--------|---------------------------------|
| returned_rows | bigint | 语句查询的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |

## 15.2.8 GS\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY

GS\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY系统表存储与用户使用资源相关的信息，该表在CN和DN上均存有数据。该系统表的每条记录都是对应时间点某用户的资源使用情况，包括：内存、CPU核数、存储空间、临时空间、算子落盘空间、逻辑IO流量、逻辑IO次数和逻辑IO速率信息。其中，内存、CPU、IO相关监控项仅记录用户复杂作业的资源使用情况。

GS\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY系统表的数据来源于  
[PG\\_TOTAL\\_USER\\_RESOURCE\\_INFO](#)视图。

表 15-8 GS\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                                                                                                                                                             |
|------------------|--------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| username         | text                     | 用户名。                                                                                                                                                                                                           |
| timestamp        | timestamp with time zone | 时间戳。                                                                                                                                                                                                           |
| used_memory      | int                      | 用户使用的内存大小，单位：MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上用户使用的内存大小。</li><li>CN：显示所有DN上用户使用内存的累积和。</li></ul>                                                                                            |
| total_memory     | int                      | 资源池使用的内存大小，单位：MB。值为0表示未限制最大可用内存，其限制取决于数据库最大可用内存max_dynamic_memory。具体的计算公式为：<br>$\text{total\_memory} = \text{max\_dynamic\_memory} * \text{parent\_percent} * \text{user\_percent}$<br>CN：显示所有DN上用户可用内存上限的累积和。 |
| used_cpu         | real                     | 正在使用的CPU核数。                                                                                                                                                                                                    |
| total_cpu        | int                      | 该机器节点上，用户关联控制组的CPU核数总和。                                                                                                                                                                                        |
| used_space       | bigint                   | 已使用的存储空间大小，单位KB。                                                                                                                                                                                               |
| total_space      | bigint                   | 可使用的存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制最大存储空间。                                                                                                                                                                               |
| used_temp_space  | bigint                   | 已使用的临时存储空间大小，单位KB。                                                                                                                                                                                             |
| total_temp_space | bigint                   | 可使用的临时存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制最大临时存储空间。                                                                                                                                                                           |

| 名称                | 类型     | 描述                                       |
|-------------------|--------|------------------------------------------|
| used_spill_space  | bigint | 已使用的算子落盘存储空间大小，单位KB。                     |
| total_spill_space | bigint | 可使用的算子落盘存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制最大算子落盘存储空间。 |
| read_kbytes       | bigint | 监控周期内，读操作的字节流量，单位KB。                     |
| write_kbytes      | bigint | 监控周期内，写操作的字节流量，单位KB。                     |
| read_counts       | bigint | 监控周期内，读操作的次数，单位次。                        |
| write_counts      | bigint | 监控周期内，写操作的次数，单位次。                        |
| read_speed        | real   | 监控周期内，读操作的字节速率，单位KB/s。                   |
| write_speed       | real   | 监控周期内，写操作的字节速率，单位KB/s。                   |
| send_speed        | double | 监控周期内，网络发送速率，单位KB/s。                     |
| recv_speed        | double | 监控周期内，网络接收速率，单位KB/s。                     |

### 15.2.9 PG\_AGGREGATE

PG\_AGGREGATE系统表存储与聚集函数有关的信息。PG\_AGGREGATE里的每条记录都是一条pg\_proc里面的记录的扩展。PG\_PROC记录承载该聚集的名字、输入和输出数据类型，以及其它一些和普通函数类似的信息。

表 15-9 PG\_AGGREGATE 字段

| 名字           | 类型      | 引用                              | 描述                                  |
|--------------|---------|---------------------------------|-------------------------------------|
| aggfnoid     | regproc | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 此聚集函数的 <a href="#">PG_PROC</a> OID。 |
| aggtransfn   | regproc | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 转换函数。                               |
| aggcollectfn | regproc | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 收集函数。                               |
| aggfinalfn   | regproc | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 最终处理函数（如果没有则为0）。                    |
| aggsortop    | oid     | <a href="#">PG_OPERATOR.oid</a> | 关联排序操作符（如果没有则为0）。                   |

| 名字             | 类型   | 引用                          | 描述                                                            |
|----------------|------|-----------------------------|---------------------------------------------------------------|
| aggtranstype   | oid  | <a href="#">PG_TYPE.oid</a> | 此聚集函数的内部转换（状态）数据的数据类型。                                        |
| agginitval     | text | -                           | 转换状态的初始值。这是一个文本数据域，它包含初始值的外部字符串表现形式。如果数据域是null，则转换状态值从null开始。 |
| agginitcollect | text | -                           | 收集状态的初始值。这是一个文本数据域，它包含初始值的外部字符串表现形式。如果数据域是null，则收集状态值从null开始。 |

## 15.2.10 PG\_AM

PG\_AM系统表存储有关索引访问方法的信息。系统支持的每种索引访问方法都有一行。

表 15-10 PG\_AM 字段

| 名字             | 类型       | 引用 | 描述                                     |
|----------------|----------|----|----------------------------------------|
| oid            | oid      | -  | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                 |
| amname         | name     | -  | 访问方法的名称。                               |
| amstrategies   | smallint | -  | 访问方法的操作符策略个数，或者如果访问方法没有一个固定的操作符策略集则为0。 |
| amsupport      | smallint | -  | 访问方法的支持过程个数。                           |
| amcanorder     | boolean  | -  | 这种访问方式是否支持通过索引字段值的命令扫描排序。              |
| amcanorderbyop | boolean  | -  | 这种访问方式是否支持通过索引字段上操作符的结果的命令扫描排序。        |
| amcanbackward  | boolean  | -  | 访问方式是否支持向后扫描。                          |
| amcanunique    | boolean  | -  | 访问方式是否支持唯一索引。                          |
| amcanmulticol  | boolean  | -  | 访问方式是否支持多字段索引。                         |
| amoptionalkey  | boolean  | -  | 访问方式是否支持第一个索引字段上没有任何约束的扫描。             |

| 名字               | 类型      | 引用          | 描述                             |
|------------------|---------|-------------|--------------------------------|
| amsearcharray    | boolean | -           | 访问方式是否支持 ScalarArrayOpExpr 搜索。 |
| amsearchnulls    | boolean | -           | 访问方式是否支持 IS NULL/NOT NULL 搜索。  |
| amstorage        | boolean | -           | 允许索引存储的数据类型与列的数据类型是否不同。        |
| amclusterable    | boolean | -           | 是否允许在一个这种类型的索引上集群。             |
| ampredlocks      | boolean | -           | 是否允许这种类型的一个索引管理细粒度的谓词锁定。       |
| amkeytype        | oid     | PG_TYPE.oid | 存储在索引里数据的类型，如果不是一个固定的类型则为0。    |
| aminert          | regproc | PG_PROC.oid | “插入此行”函数。                      |
| ambeginscan      | regproc | PG_PROC.oid | “准备索引扫描”函数。                    |
| amgettupl        | regproc | PG_PROC.oid | “下一个有效行”函数，如果没有则为0。            |
| amgetbitmap      | regproc | PG_PROC.oid | “抓取所有有效行”函数，如果没有则为0。           |
| amrescan         | regproc | PG_PROC.oid | “（重新）开始索引扫描”函数。                |
| amendscan        | regproc | PG_PROC.oid | “索引扫描后清理”函数。                   |
| ammarkpos        | regproc | PG_PROC.oid | “标记当前扫描位置”函数。                  |
| amrestrpos       | regproc | PG_PROC.oid | “恢复已标记的扫描位置”函数。                |
| ammerge          | regproc | PG_PROC.oid | “归并多个索引对象”函数。                  |
| ambuild          | regproc | PG_PROC.oid | “建立新索引”函数。                     |
| ambuildempty     | regproc | PG_PROC.oid | “建立空索引”函数。                     |
| ambulkdelete     | regproc | PG_PROC.oid | 批量删除函数。                        |
| amvacuumclean up | regproc | PG_PROC.oid | VACUUM 后的清理函数。                 |
| amcanreturn      | regproc | PG_PROC.oid | 检查是否索引支持唯一索引扫描的函数，如果没有则为0。     |
| amcostestimate   | regproc | PG_PROC.oid | 估计一个索引扫描开销的函数。                 |
| amoptions        | regproc | PG_PROC.oid | 用于分析和验证索引的 reoptions 函数。       |

15.2.11 PG\_AMOP

PG\_AMOP系统表存储和访问方法操作符族关联的信息。如果一个操作符是一个操作符族中的成员，则在这个表中会占据一行。一个族成员是一个search操作符或一个ordering操作符。一个操作符可以在多个族中出现，但是不能在一个族中的多个搜索位置或多个排序位置中出现。

表 15-11 PG\_AMOP 字段

| 名字             | 类型       | 引用              | 描述                                            |
|----------------|----------|-----------------|-----------------------------------------------|
| oid            | oid      | -               | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                        |
| amopfamily     | oid      | PG_OPFAMILY.oid | 该项的操作符族。                                      |
| amoplefttype   | oid      | PG_TYPE.oid     | 操作符的左输入类型。                                    |
| amoprightright | oid      | PG_TYPE.oid     | 操作符的右输入类型。                                    |
| amopstrategy   | smallint | -               | 操作符策略数。                                       |
| amoppurpose    | "char"   | -               | 操作符目的，s为搜索或o为排序。                              |
| amopopr        | oid      | PG_OPERATOR.oid | 该操作符的OID。                                     |
| amopmethod     | oid      | PG_AM.oid       | 使用此操作符族的索引访问方法。                               |
| amopsortfamily | oid      | PG_OPFAMILY.oid | 如果是一个排序操作符，则该项会按照B-Tree操作符族排序；如果是一个搜索操作符，则为0。 |

search操作符表明这个操作符族的一个索引可以被搜索，找到所有满足WHERE indexed\_column operator constant的行。显然，这样的操作符必须返回布尔值，并且它的左输入类型必须匹配索引的字段数据类型。

ordering操作符表明这个操作符族的一个索引可以被扫描，返回以ORDER BY indexed\_column operator constant顺序表示的行。这样的操作符可以返回任意可排序的数据类型，它的左输入类型也必须匹配索引的字段数据类型。ORDER BY的确切语义是由amopsortfamily字段指定的，该字段必须为操作符的返回类型引用一个B-Tree操作符族。

15.2.12 PG\_AMPROC

PG\_AMPROC系统表存储与访问方法操作符族相关联的支持过程的信息。每个属于某个操作符族的支持过程都占有一行。



表 15-12 PG\_AMPROC 字段

| 名字              | 类型       | 引用                              | 描述                     |
|-----------------|----------|---------------------------------|------------------------|
| oid             | oid      | -                               | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| amprocfamily    | oid      | <a href="#">PG_OPFAMILY.oid</a> | 该项的操作符族。               |
| amproclefttype  | oid      | <a href="#">PG_TYPE.oid</a>     | 相关操作符的左输入数据类型。         |
| amprocrighttype | oid      | <a href="#">PG_TYPE.oid</a>     | 相关操作符的右输入数据类型。         |
| amprocnum       | smallint | -                               | 支持过程编号。                |
| amproc          | regproc  | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 过程的OID。                |

amproclefttype和amprocrighttype字段的习惯解释，标识一个特定支持过程所支持的操作符的左右输入类型。对于某些访问方式，匹配支持过程本身的输入数据类型，对其他的则不会匹配。有一个对索引的“缺省”支持过程的概念，amproclefttype和amprocrighttype都等于索引操作符类的opcintype。

15.2.13 PG\_ATTRDEF

PG\_ATTRDEF系统表存储字段的默认值。

表 15-13 PG\_ATTRDEF 字段

| 名称              | 类型           | 描述                           |
|-----------------|--------------|------------------------------|
| adrelid         | oid          | 该字段所属的表。                     |
| adnum           | smallint     | 字段编号。                        |
| adbin           | pg_node_tree | 字段缺省值的内部表现形式。                |
| adsrc           | text         | 人类可读的缺省值的内部表现形式。             |
| adbin_on_update | pg_node_tree | 字段on_update_expr值的内部表现形式。    |
| adsrc_on_update | text         | 人类可读的on_update_expr值的内部表现形式。 |

15.2.14 PG\_ATTRIBUTE

PG\_ATTRIBUTE系统表存储关于表字段的信息。

表 15-14 PG\_ATTRIBUTE 字段

| 名称            | 类型       | 描述                                                                                                                                                                                                       |
|---------------|----------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| attrelid      | oid      | 该字段所属的表。                                                                                                                                                                                                 |
| attname       | name     | 字段名。                                                                                                                                                                                                     |
| atttypid      | oid      | 字段类型。                                                                                                                                                                                                    |
| attstattarget | integer  | 控制ANALYZE为该字段设置的统计细节的级别。 <ul style="list-style-type: none"><li>• 零值表示不收集统计信息。</li><li>• 负数表示使用系统缺省的统计对象。</li><li>• 正数值的确切信息是和数据类型相关的。</li></ul> 对于标量数据类型，ATTSTATTARGET既是要收集的“最常用数值”的目标数目，也是要创建的柱状图的目标数量。 |
| attlen        | smallint | 是本字段类型pg_type.typlen的复制。                                                                                                                                                                                 |
| attnum        | smallint | 字段编号。                                                                                                                                                                                                    |
| attndims      | integer  | 如果该字段是数组，该值表示数组的维数，否则是0。                                                                                                                                                                                 |
| attcacheoff   | integer  | 在磁盘上总是-1，但是如果加载入内存中的行描述器中，它可能会被更新为缓冲在行中字段的偏移量。                                                                                                                                                           |
| atttypmod     | integer  | 记录创建新表时支持的类型特定的数据（比如，varchar字段的最大长度）。它传递给类型相关的输入和长度转换函数当做第三个参数。其值对那些不需要ATTYPMOD的类型通常为-1。                                                                                                                 |
| attbyval      | boolean  | pg_type.typbyval字段值的复制。                                                                                                                                                                                  |
| attstorage    | "char"   | pg_type.typstorage字段值的复制。                                                                                                                                                                                |
| attalign      | "char"   | pg_type.typalign字段值的复制。                                                                                                                                                                                  |
| attnotnull    | boolean  | 代表一个非空约束。可以改变这个字段来打开或者关闭该约束。                                                                                                                                                                             |
| atthasdef     | boolean  | 该字段是否存在缺省值，此时它对应pg_attrdef表里实际定义此值的记录。                                                                                                                                                                   |
| attisdropped  | boolean  | 该字段是否已经被删除，不再有效。如果被删除，该字段物理上仍然存在表中，但会被分析器忽略，因此不能再通过SQL访问。                                                                                                                                                |
| attislocal    | boolean  | 该字段是否局部定义在对象中。一个字段可以同时是局部定义和继承的。                                                                                                                                                                         |

| 名称            | 类型        | 描述                                                                                                                                                                                                  |
|---------------|-----------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| attcmprmode   | tinyint   | 对某一列指定压缩方式。压缩方式包括： <ul style="list-style-type: none"><li>• ATT_CMPR_NOCOMPRESS</li><li>• ATT_CMPR_DELTA</li><li>• ATT_CMPR_DICTIONARY</li><li>• ATT_CMPR_PREFIX</li><li>• ATT_CMPR_NUMSTR</li></ul> |
| attinhcount   | integer   | 该字段所拥有的直接父表的个数。如果一个字段的父表个数非零，则它就不能被删除或重命名。                                                                                                                                                          |
| attcollation  | oid       | 对此列定义的校对列。                                                                                                                                                                                          |
| attacl        | aclitem[] | 列级访问权限控制。                                                                                                                                                                                           |
| attoptions    | text[]    | 属性级可选项。                                                                                                                                                                                             |
| attfdwoptions | text[]    | 属性级外数据选项。                                                                                                                                                                                           |
| attinitdefval | bytea     | 存储了此列默认的值表达式。行存表的ADD COLUMN需要使用此字段。                                                                                                                                                                 |
| attkvtype     | tinyint   | 该字段的kv_type属性。取值如下： <ul style="list-style-type: none"><li>• 0表示默认值，用于非时序表。</li><li>• 1表示维度属性(TSTAG)，仅用于时序表。</li><li>• 2表示指标属性(TSFIELD)，仅用于时序表。</li><li>• 3时间属性(TSTIME)，仅用于时序表。</li></ul>            |

应用示例

查询指定表中包含的字段名和字段编号。t1和public分别替换为实际的表名和schema名称。

```
SELECT attname,attnum FROM pg_attribute WHERE attrelid=(SELECT pg_class.oid FROM pg_class JOIN
pg_namespace ON relnamespace=pg_namespace.oid WHERE relname='t1' and nspname='public') and
attnum>0;
```

| attname          | attnum |
|------------------|--------|
| product_id       | 1      |
| product_name     | 2      |
| product_quantity | 3      |

(3 rows)

15.2.15 PG\_AUTHID

PG\_AUTHID系统表存储有关数据库认证标识符（角色）的信息。角色把“用户”的概念包含在内。一个用户实际上就是一个rolcanlogin标志被设置的角色。任何角色（不管rolcanlogin设置与否）都能够把其他角色作为成员。

在一个集群中只有一份pg\_authid，不是每个数据库有一份。需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。

表 15-15 PG\_AUTHID 字段

| 名称              | 类型                       | 描述                                                    |
|-----------------|--------------------------|-------------------------------------------------------|
| oid             | oid                      | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                                |
| rolname         | name                     | 角色名称。                                                 |
| rolsuper        | boolean                  | 角色是否是拥有最高权限的初始系统管理员。                                  |
| rolinherit      | boolean                  | 角色是否自动继承其所属角色的权限。                                     |
| rolcreatorole   | boolean                  | 角色是否可以创建更多角色。                                         |
| rolcreatedb     | boolean                  | 角色是否可以创建数据库。                                          |
| rolcatupdate    | boolean                  | 角色是否可以直接更新系统表。只有usesysid=10的初始系统管理员拥有此权限。其他用户无法获得此权限。 |
| rolcanlogin     | boolean                  | 角色是否可以登录，即该角色是否能够作为初始会话授权标识符。                         |
| rolreplication  | boolean                  | 角色是一个复制的角色（适配作用，没有实际的功能）。                             |
| rolauditadmin   | boolean                  | 审计用户。                                                 |
| rolsystemadmin  | boolean                  | 管理员用户。                                                |
| rolconndeflimit | integer                  | 限制单个用户在单个CN上的最大并发连接数。 -1表示没有限制。                       |
| rolpassword     | text                     | 口令(可能是加密的)，如果没有口令，则为NULL。                             |
| rolvalidbegin   | timestamp with time zone | 账户的有效开始时间，如果没有开始时间，则为NULL。                            |
| rolvaliduntil   | timestamp with time zone | 账户的有效结束时间，如果没有结束时间，则为NULL。                            |
| rolrespool      | name                     | 用户所能够使用的resource pool。                                |
| roluseft        | boolean                  | 角色是否可以操作外表。                                           |
| rolparentid     | oid                      | 用户所在组用户的OID。                                          |
| roltabspace     | Text                     | 用户永久表存储空间限额。                                          |
| rolkind         | char                     | 特殊用户种类，包括私有用户、逻辑集群管理员、普通用户。                           |
| rolnodegroup    | oid                      | 用户所关联的Node Group OID，该Node Group必须是逻辑集群。              |

| 名称             | 类型                       | 描述                                                  |
|----------------|--------------------------|-----------------------------------------------------|
| roltemp space  | Text                     | 用户临时表存储空间限额。                                        |
| rolspill space | Text                     | 用户算子落盘空间限额。                                         |
| rolexcp data   | text                     | 保留字段未使用。                                            |
| rolauthinfo    | text                     | 用户采用LDAP或OneAccess认证时的额外信息。如果是其他认证模式，则为NULL。        |
| rolpwdexpire   | integer                  | 用户口令过期时间，在口令未过期时，用户自己修改口令。过期后请管理员修改口令。-1表示没有过期时间限制。 |
| rolpwdtime     | timestamp with time zone | 口令的创建时间。                                            |
| roluuid        | bigint                   | 角色标识符。该字段仅9.1.0及以上集群版本支持。                           |

## 15.2.16 PG\_AUTH\_HISTORY

PG\_AUTH\_HISTORY系统表记录了角色的认证历史。需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。

表 15-16 PG\_AUTH\_HISTORY 字段

| 名称           | 类型                       | 描述                        |
|--------------|--------------------------|---------------------------|
| roloid       | oid                      | 角色标识。                     |
| passwordtime | timestamp with time zone | 创建和修改密码的时间。               |
| rolpassword  | text                     | 角色密码，使用MD5、SHA256加密或者不加密。 |

## 15.2.17 PG\_AUTH\_MEMBERS

PG\_AUTH\_MEMBERS系统表存储显示角色之间的成员关系。

表 15-17 PG\_AUTH\_MEMBERS 字段

| 名称     | 类型  | 描述                 |
|--------|-----|--------------------|
| roleid | oid | 拥有成员的角色ID。         |
| member | oid | 属于ROLEID角色的成员角色ID。 |

| 名称           | 类型      | 描述                               |
|--------------|---------|----------------------------------|
| grantor      | oid     | 赋予此成员关系的角色ID。                    |
| admin_option | boolean | 如果有权限可以把ROLEID角色的成员关系赋予其他角色，则为真。 |

## 15.2.18 PG\_BLOCKLISTS

PG\_BLOCKLISTS系统表记录了查询过滤规则相关信息。该系统表仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

表 15-18 PG\_BLOCKLISTS 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                     |
|------------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------|
| block_name       | name                     | 查询过滤规则名称。                                                              |
| role             | oid                      | 查询过滤规则绑定的用户OID。                                                        |
| client_addr      | inet                     | 查询过滤规则绑定的客户端IP地址。                                                      |
| application_name | name                     | 查询过滤规则绑定的客户端名称。                                                        |
| unique_sql_id    | int8                     | 查询过滤规则匹配的unique_sql_id。                                                |
| sql_hash         | name                     | 查询过滤规则匹配的sql_hash。                                                     |
| block_type       | int4                     | 查询过滤规则绑定的语句类型，分别对应SELECT/UPDATE/INSERT/DELETE/MERGE。                   |
| partition_num    | int4                     | 计划预估扫描节点扫描的最大分区数。                                                      |
| table_num        | int4                     | 计划预估扫描的最大表数。                                                           |
| estimate_row     | int4                     | 计划预估扫描节点扫描的最大行数。                                                       |
| query_band       | text                     | 主动标识的作业类型。                                                             |
| sql              | text                     | 查询过滤规则匹配的SQL语句。                                                        |
| created_time     | timestamp with time zone | 查询过滤规则创建或者修改的时间戳。                                                      |
| resource_pool    | name                     | 查询过滤规则拦截到语句所切换到的指定资源池名称。该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。                        |
| max_active_num   | integer                  | 查询过滤规则拦截到语句的最大并发数。低于该数值时正常执行，大于等于该数值时会报错拦截。<br>该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。 |

| 名称         | 类型      | 描述                                                                                                                                                    |
|------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| is_warning | boolean | 控制查询过滤规则拦截到语句时的行为。 <ul style="list-style-type: none"><li>• false表示拦截到语句时报错。默认值为false。</li><li>• true表示拦截到语句时产生告警信息。</li></ul> 该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。 |

## 15.2.19 PG\_CAST

PG\_CAST系统表存储数据类型之间的转化关系。

表 15-19 PG\_CAST 字段

| 名称          | 类型     | 描述                                                                                                                                                  |
|-------------|--------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| castsource  | oid    | 源数据类型的OID。                                                                                                                                          |
| casttarget  | oid    | 目标数据类型的OID。                                                                                                                                         |
| castfunc    | oid    | 转化函数的OID。0表示不需要转化函数。                                                                                                                                |
| castcontext | "char" | 源数据类型和目标数据类型间的转化方式： <ul style="list-style-type: none"><li>• e表示只能进行显式转化（使用CAST或::语法）。</li><li>• i表示只能进行隐式转化。</li><li>• a表示类型间同时支持隐式和显式转化。</li></ul> |
| castmethod  | "char" | 转化方法： <ul style="list-style-type: none"><li>• f表示使用castfunc字段中指定的函数进行转化。</li><li>• b表示类型间是二进制强制转化，不使用castfunc。</li></ul>                            |

## 15.2.20 PG\_CLASS

PG\_CLASS系统表存储数据库对象信息及其之间的关系。

表 15-20 PG\_CLASS 字段

| 名称           | 类型   | 描述                                    |
|--------------|------|---------------------------------------|
| oid          | oid  | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                |
| relname      | name | 表、索引、视图等对象的名称。                        |
| relnamespace | oid  | 包含该关系的命名空间的OID。                       |
| reltype      | oid  | 与该表的行类型对应的数据类型（索引为零，因为索引没有pg_type记录）。 |

| 名称             | 类型               | 描述                                                                                                                               |
|----------------|------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| reloftype      | oid              | 复合类型的OID，0表示其他类型。                                                                                                                |
| relowner       | oid              | 关系所有者。                                                                                                                           |
| relam          | oid              | 如果行是索引，则就是所用的访问模式（B-tree，hash等）。                                                                                                 |
| relfilenode    | oid              | 该关系在磁盘上的文件的名称，如果没有则为0。                                                                                                           |
| reltablespace  | oid              | 该关系存储所在的表空间。如果为0，则使用该数据库的缺省表空间。如果关系无磁盘文件，该字段无意义。                                                                                 |
| relpages       | double precision | 以页(大小为BLCKSZ)为单位的此表在磁盘上的大小，只是优化器使用的一个近似值。                                                                                        |
| reltuples      | double precision | 表中行的数目，只是优化器使用的一个估计值。                                                                                                            |
| relallvisible  | integer          | 被标识为全可见的表中的页数。此字段是优化器用来做SQL执行优化使用的。VACUUM、ANALYZE和一些DDL语句（例如，CREATE INDEX）会引起此字段更新。                                              |
| reltoastrelid  | oid              | 与此表关联的TOAST表的OID，如果没有则为0。TOAST表在一个从属表里“离线”存储大字段。                                                                                 |
| reltoastidxid  | oid              | 对于TOAST表是它的索引的OID，如果不是TOAST表则为0。                                                                                                 |
| reldeltarelid  | oid              | Delta表的OID。<br>Delta表附属于列存表。用于存储数据导入过程中的甩尾数据。                                                                                    |
| reldeltaidx    | oid              | Delta表的索引表OID。                                                                                                                   |
| relcudescrelid | oid              | CU描述表的OID。<br>CU描述表（Desc表）附属于列存表。用于控制表目录中存储数据的可见性。                                                                               |
| relcudescidx   | oid              | CU描述表的索引表OID。                                                                                                                    |
| relhasindex    | boolean          | 如果对象是一个表且至少有（或者最近建有）一个索引，则为真。<br><br>由CREATE INDEX设置，但DROP INDEX不会立即将它清除。如果VACUUM进程检测一个表没有索引，会清理relhasindex字段，将relhasindex值设置为假。 |
| relisshared    | boolean          | 如果该表在整个集群中由所有数据库共享则为真。只有某些系统表（比如pg_database）是共享的。                                                                                |



| 名称               | 类型       | 描述                                                                                                                                                                                                                  |
|------------------|----------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| relpersistence   | "char"   | <ul style="list-style-type: none"><li>• p表示永久表。</li><li>• u表示非日志表。</li><li>• t表示本地临时表。</li><li>• g表示全局临时表。</li></ul>                                                                                                |
| relkind          | "char"   | <ul style="list-style-type: none"><li>• r表示普通表。</li><li>• i表示索引。</li><li>• S表示序列。</li><li>• v表示视图。</li><li>• c表示复合类型。</li><li>• t表示TOAST表。</li><li>• f表示外表。</li><li>• m表示物化视图。</li></ul>                            |
| relnatts         | smallint | 关系中用户字段数目（除了系统字段以外）。在pg_attribute里肯定有相同数目对应行。                                                                                                                                                                       |
| relchecks        | smallint | 表上检查约束的数目，参见 <a href="#">PG_CONSTRAINT</a> 。                                                                                                                                                                        |
| relhasoids       | boolean  | 如果为关系中每行都生成一个OID，则为真。                                                                                                                                                                                               |
| relhaspkey       | boolean  | 如果该表有一个（或曾有）主键，则为真。                                                                                                                                                                                                 |
| relhasrules      | boolean  | 如果表有规则，则为真。是否有规则可参考系统表 <a href="#">PG_REWRITE</a> 。                                                                                                                                                                 |
| relhastriggers   | boolean  | 如果表有（或曾有）触发器，则为真。参见 <a href="#">PG_TRIGGER</a> 。                                                                                                                                                                    |
| relhassubclass   | boolean  | 如果表有（或曾有）任何继承的子表，则为真。                                                                                                                                                                                               |
| relcmprs         | tinyint  | 表示是否启用表的压缩特性。需要特别注意，当且仅当批量插入才会触发压缩，普通的CRUD并不能够触发压缩。 <ul style="list-style-type: none"><li>• 0表示其他不支持压缩的表（主要是指系统表，不支持压缩属性的修改操作）。</li><li>• 1表示表数据的压缩特性为NOCOMPRESS或者无指定关键字。</li><li>• 2表示表数据的压缩特性为COMPRESS。</li></ul> |
| relhasclusterkey | boolean  | 是否有局部聚簇存储。                                                                                                                                                                                                          |
| relrowmovement   | boolean  | 针对分区表进行update操作时，是否允许行迁移。 <ul style="list-style-type: none"><li>• true：表示允许行迁移。</li><li>• false：表示不允许行迁移。</li></ul>                                                                                                 |

| 名称             | 类型        | 描述                                                                                                                                                                     |
|----------------|-----------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| parttype       | "char"    | 表或者索引是否具有分区表的性质。 <ul style="list-style-type: none"><li>• p表示带有分区表性质。</li><li>• n表示没有分区表特性。</li><li>• v表示该表为HDFS的Value分区表。</li></ul>                                    |
| relfrozenxid   | xid32     | 该表中所有在此之间的事务ID已经被替换为一个固定的 ("frozen") 事务ID。该字段用于跟踪表是否需要为了防止事务ID重叠 (或者允许收缩pg_clog) 而进行清理。如果该关系不是表则为0 (InvalidTransactionId)。<br>为保持前向兼容, 保留此字段, 新增relfrozenxid64用于记录此信息。 |
| relacl         | aclitem[] | 访问权限。<br>查询的回显结果为以下形式:<br>rolename=xxxx/yyyy --赋予一个角色的权限<br>=xxxx/yyyy --赋予public的权限<br>xxxx表示赋予的权限, yyyy表示授予该权限的角色。<br>权限的参数说明请参见表15-21。                              |
| reloptions     | text[]    | 特定的访问方法选项, 用"keyword=value"字符串形式表示。                                                                                                                                    |
| relfrozenxid64 | xid       | 该表中所有在此之前的事务ID已经被替换为一个固定的 ("frozen") 事务ID。该字段用于跟踪表是否需要为了防止事务ID重叠 (或者允许收缩pg_clog) 而进行清理。如果该关系不是表则为0 (InvalidTransactionId)。                                             |

数据库对象权限使用 ACL ( Access Control List ) 进行控制。DWS使用aclitem来表示一个具体的数据库对象上的权限。

- 对于database和schema, aclitem存储在pg\_database.dataacl和pg\_namespace.nspacl中。
- 对于table、view等其他数据库对象, aclitem存储在pg\_class.relacl中。
- 对于列级别的权限, aclitem存储在pg\_attribute.attacl中。

例如, test\_user=a\*r/test\_user1, 表示test\_user这个用户对当前数据库对象拥有INSERT和SELECT权限, 其中INSERT权限带有with grant option, 表示可以授权其他用户该权限。/test\_user1表示这条aclitem权限是test\_user1授予的。

下表列出了DWS中所有的数据库对象权限及其缩写。

表 15-21 ACL 权限的参数说明

| 权限              | 缩写                | 适用的对象类型                                                                        |
|-----------------|-------------------|--------------------------------------------------------------------------------|
| SELECT ( 读 )    | r                 | LARGE OBJECT, SEQUENCE, TABLE (and table-like objects), table column           |
| UPDATE ( 写 )    | w                 | LARGE OBJECT, SEQUENCE, TABLE, table column                                    |
| INSERT ( 插入 )   | a                 | TABLE, table column                                                            |
| DELETE          | d                 | TABLE                                                                          |
| TRUNCATE        | D                 | TABLE                                                                          |
| REFERENCES      | x                 | TABLE, table column                                                            |
| TRIGGER         | t                 | TABLE                                                                          |
| EXECUTE         | X                 | FUNCTION, PROCEDURE                                                            |
| USAGE           | U                 | DOMAIN, FOREIGN DATA WRAPPER, FOREIGN SERVER, LANGUAGE, SCHEMA, SEQUENCE, TYPE |
| CREATE          | C                 | DATABASE, SCHEMA, TABLESPACE                                                   |
| CONNECT         | c                 | DATABASE                                                                       |
| TEMPORARY       | T                 | DATABASE                                                                       |
| ANALYZE ANALYSE | A                 | TABLE                                                                          |
| ALTER           | L                 | TABLE                                                                          |
| DROP            | P                 | TABLE                                                                          |
| VACUUM          | v                 | TABLE                                                                          |
| ALL PRIVILEGES  | arwdDxt<br>A, vLP | TABLE                                                                          |
| 给前面权限的授权选项      | *                 | -                                                                              |

应用示例

查看某张表的oid及relfilenode。

```
SELECT oid,relname,relfilenode FROM pg_class WHERE relname = 'table_name';
```

统计行存表数量。

```
SELECT 'row count:'||count(1) as point FROM pg_class WHERE relkind = 'r' and oid > 16384 and reloptions::text not like '%column%' and reloptions::text not like '%internal_mask%';
```

统计列存表数量。

```
SELECT 'column count:'||count(1) as point FROM pg_class WHERE relkind = 'r' and oid > 16384 and
reloptions::text like '%column%';
```

查询数据库中所有表的注释。

```
SELECT relname as tablename,obj_description(relfilenode,'pg_class') as comment FROM pg_class;
```

查看数据库中指定表的权限信息。

```
SELECT relacl FROM pg_class WHERE relname = 'table_name';
```

15.2.21 PG\_COLLATION

PG\_COLLATION系统表描述可用的排序规则，本质上从一个SQL名字映射到操作系统本地类别。

表 15-22 PG\_COLLATION 字段

| 名字            | 类型      | 引用                                | 描述                      |
|---------------|---------|-----------------------------------|-------------------------|
| oid           | oid     | -                                 | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。  |
| collname      | name    | -                                 | 排序规则名（每个命名空间和编码唯一）。     |
| collnamespace | oid     | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid | 包含该排序规则的命名空间的OID。       |
| collowner     | oid     | <a href="#">PG_AUTHID</a> .oid    | 排序规则的所有者。               |
| collencoding  | integer | -                                 | 排序规则可用的编码，如果适用于任意编码为-1。 |
| collcollate   | name    | -                                 | 排序规则对象的LC_COLLATE。      |
| collctype     | name    | -                                 | 排序规则对象的LC_CTYPE。        |

15.2.22 PG\_CONSTRAINT

PG\_CONSTRAINT系统表存储表上的检查约束、主键、唯一约束和外键约束。

表 15-23 PG\_CONSTRAINT 字段

| 名称           | 类型   | 描述             |
|--------------|------|----------------|
| conname      | name | 约束名称（不一定是唯一的）。 |
| connamespace | oid  | 包含约束的命名空间的OID。 |

| 名称            | 类型      | 描述                                                                                                                                              |
|---------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| contype       | "char"  | <ul style="list-style-type: none"><li>• c = 检查约束</li><li>• f = 外键约束</li><li>• p = 主键约束</li><li>• u = 唯一约束</li><li>• t = 触发器约束</li></ul>         |
| condeferrable | boolean | 该约束是否可以推迟。                                                                                                                                      |
| condeferred   | boolean | 缺省时该约束是否可以推迟。                                                                                                                                   |
| convalidated  | boolean | 约束是否有效。目前，只有外键和CHECK约束可将其设置为FALSE。                                                                                                              |
| conrelid      | oid     | 该约束所在的表；如果不是表约束则为0。                                                                                                                             |
| contypid      | oid     | 该约束所在的域；如果不是一个域约束则为0。                                                                                                                           |
| conindid      | oid     | 与约束关联的索引ID。                                                                                                                                     |
| confrelid     | oid     | 如果是外键，则为参考的表；否则为0。                                                                                                                              |
| confupdtype   | "char"  | 外键更新动作代码。 <ul style="list-style-type: none"><li>• a = 没动作</li><li>• r = 限制</li><li>• c = 级联</li><li>• n = 设置为null</li><li>• d = 设置为缺省</li></ul> |
| confdeltype   | "char"  | 外键删除动作代码。 <ul style="list-style-type: none"><li>• a = 没动作</li><li>• r = 限制</li><li>• c = 级联</li><li>• n = 设置为null</li><li>• d = 设置为缺省</li></ul> |
| confmatchtype | "char"  | 外键匹配类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>• f = 全部</li><li>• p = 部分</li><li>• u = 简单（未指定）</li></ul>                                         |
| conislocal    | boolean | 是否是为关系创建的本地约束。                                                                                                                                  |
| coninhcount   | integer | 约束直接继承父表的数目。继承父表数非零时，不能删除或重命名该约束。                                                                                                               |
| connoinherit  | boolean | 是否可以被继承。                                                                                                                                        |
| consoft       | boolean | 是否为信息约束(Informational Constraint)。                                                                                                              |

| 名称        | 类型           | 描述                            |
|-----------|--------------|-------------------------------|
| conopt    | boolean      | 是否使用信息约束优化执行计划。               |
| conkey    | smallint[]   | 如果是表约束，则是约束控制的字段列表。           |
| confkey   | smallint[]   | 如果是一个外键，则是参考的字段的列表。           |
| conpfeqop | oid[]        | 如果是一个外键，是做PK=FK比较的相等操作符ID的列表。 |
| conppeqop | oid[]        | 如果是一个外键，是做PK=PK比较的相等操作符ID的列表。 |
| conffeqop | oid[]        | 如果是一个外键，是做FK=FK比较的相等操作符ID的列表。 |
| conexclp  | oid[]        | 如果是一个排他约束，是列的排他操作符ID列表。       |
| conbin    | pg_node_tree | 如果是检查约束，则是其表达式的内部形式。          |
| consrc    | text         | 如果是检查约束，则是表达式的人类可读形式。         |

须知

- 当被引用的对象改变时，consrc不能被更新。例如，它不会跟踪字段的重命名。建议还是使用pg\_get\_constraintdef()来抽取一个检查约束的定义，而不是依赖这个字段。
- pg\_class.relchecks需要和每个关系在此目录中的检查约束数量保持一致。

应用示例

查询指定表是否有主键。

```
CREATE TABLE t1
(
 C_CUSTKEY BIGINT ,
 C_NAME VARCHAR(25) ,
 C_ADDRESS VARCHAR(40) ,
 C_NATIONKEY INT ,
 C_PHONE CHAR(15) ,
 C_ACCTBAL DECIMAL(15,2),
 CONSTRAINT C_CUSTKEY_KEY PRIMARY KEY(C_CUSTKEY,C_NAME)
)
DISTRIBUTE BY HASH(C_CUSTKEY,C_NAME);

SELECT conname FROM pg_constraint WHERE conrelid = 't1'::regclass AND contype = 'p';
conname

c_custkey_key
(1 row)
```

## 15.2.23 PG\_CONVERSION

PG\_CONVERSION系统表描述编码转换信息。

表 15-24 PG\_CONVERSION 字段

| 名称             | 类型      | 引用                                | 描述                     |
|----------------|---------|-----------------------------------|------------------------|
| oid            | oid     | -                                 | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| conname        | name    | -                                 | 转换名（在一个命名空间里唯一）。       |
| connamespace   | oid     | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid | 包含此转换的命名空间的OID。        |
| conowner       | oid     | <a href="#">PG_AUTHID</a> .oid    | 编码转换的属主。               |
| conforencoding | integer | -                                 | 源编码ID。                 |
| contoencoding  | integer | -                                 | 目的编码ID。                |
| conproc        | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 转换过程。                  |
| condefault     | boolean | -                                 | 如果为缺省转换则为真。            |

## 15.2.24 PG\_DATABASE

PG\_DATABASE系统表存储关于可用数据库的信息。

表 15-25 PG\_DATABASE 字段

| 名称            | 类型      | 描述                                                 |
|---------------|---------|----------------------------------------------------|
| datname       | name    | 数据库名称。                                             |
| datdba        | oid     | 数据库所有者，通常为其创建者。                                    |
| encoding      | integer | 数据库的字符编码方式。<br>pg_encoding_to_char()可以将此编号转换为编码名称。 |
| datcollate    | name    | 数据库使用的排序顺序。                                        |
| datctype      | name    | 数据库使用的字符分类。                                        |
| datistemplate | boolean | 是否允许作为模板数据库。                                       |
| datallowconn  | boolean | 如果为假，则没有用户可以连接到这个数据库。这个字段用于保护template0数据库不被更改。     |
| datconnlimit  | integer | 该数据库上允许的最大并发连接数，-1表示无限制。                           |

| 名称               | 类型        | 描述                                                                                                                                  |
|------------------|-----------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| datlastsysoid    | oid       | 数据库里最后一个系统OID。                                                                                                                      |
| datfrozenxid     | xid32     | 用于跟踪该数据库是否需要为了防止事务ID重叠而进行清理。<br>为保持前向兼容，保留此字段，新增datfrozenxid64用于记录此信息。                                                              |
| dattablespace    | oid       | 数据库的缺省表空间。                                                                                                                          |
| datcompatibility | name      | 数据库兼容模式。 <ul style="list-style-type: none"><li>ORA，表示兼容Oracle数据库。</li><li>TD，表示兼容Teradata数据库。</li><li>MySQL，表示兼容MySQL数据库。</li></ul> |
| datacl           | aclitem[] | 访问权限。                                                                                                                               |
| datfrozenxid64   | xid       | 用于跟踪该数据库是否需要为了防止事务ID重叠而进行清理。                                                                                                        |

### 15.2.25 PG\_DB\_ROLE\_SETTING

PG\_DB\_ROLE\_SETTING系统表存储数据库运行时每个角色与数据绑定的配置项的默认值。

表 15-26 PG\_DB\_ROLE\_SETTING 字段

| 名称          | 类型     | 描述                       |
|-------------|--------|--------------------------|
| setdatabase | oid    | 配置项所对应的数据库，如果未指定数据库，则为0。 |
| setrole     | oid    | 配置项所对应的角色，如果未指定角色，则为0。   |
| setconfig   | text[] | 运行时配置项的默认值。              |

### 15.2.26 PG\_DB\_FILE

PG\_DB\_FILE系统表存储V3表的文件信息，并对databaseid、tablespaceid、relfilenode和fileid字段创建唯一索引。该系统表的更新由[enable\\_pg\\_db\\_file](#)参数控制。该系统表仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

表 15-27 PG\_DB\_FILE 字段

| 名称           | 类型  | 描述      |
|--------------|-----|---------|
| databaseid   | Oid | 数据库OID。 |
| tablespaceid | Oid | 表空间OID。 |



| 名称          | 类型            | 描述                                      |
|-------------|---------------|-----------------------------------------|
| relfilenode | Oid           | 表的relfilenode。                          |
| fileid      | int8          | 文件ID。                                   |
| type        | char          | 数据类型（定义了CUDESC、CU、DELTA、ROW，目前只统计CU类型）。 |
| refcount    | int8          | 用于零拷贝的字段。                               |
| filesize    | int8          | 统计文件大小。                                 |
| ancestor    | int8          | 用于零拷贝的字段。                               |
| xid         | TransactionId | 事务ID。                                   |

15.2.27 PG\_DEFAULT\_ACL

PG\_DEFAULT\_ACL系统表存储为新建对象设置的初始权限。

表 15-28 PG\_DEFAULT\_ACL 字段

| 名称              | 类型        | 描述                                                                                                                      |
|-----------------|-----------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| defaclrole      | oid       | 与此权限相关的角色ID。                                                                                                            |
| defaclnamespace | oid       | 与此权限相关的命名空间，如果没有，则为0。                                                                                                   |
| defaclobjtype   | "char"    | 此权限的对象类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>• r表示表或视图。</li><li>• S表示序列。</li><li>• f表示函数。</li><li>• T表示类型。</li></ul> |
| defaclacl       | aclitem[] | 创建该类型时所拥有的访问权限。                                                                                                         |

应用示例

查看新建用户role1的初始权限：

```
select * from PG_DEFAULT_ACL;
defaclrole | defaclnamespace | defaclobjtype | defaclacl
-----+-----+-----+-----
16820 | 16822 | r | {role1=r/user1}
```

也可使用如下语句进行转换后更直观的查看：

```
SELECT pg_catalog.pg_get_userbyid(d.defaclrole) AS "Granter", n.nspname AS "Schema", CASE
d.defaclobjtype WHEN 'r' THEN 'table' WHEN 'S' THEN 'sequence' WHEN 'f' THEN 'function' WHEN 'T'
THEN 'type' END AS "Type", pg_catalog.array_to_string(d.defaclacl, E', ') AS "Access privileges" FROM
pg_catalog.pg_default_acl d LEFT JOIN pg_catalog.pg_namespace n ON n.oid = d.defaclnamespace ORDER
BY 1, 2, 3;
```

输出结果如下，表示通过用户user1授予用户role1对模式“user1”有读的权限。

| Granter | Schema | Type  | Access privileges |
|---------|--------|-------|-------------------|
| user1   | user1  | table | role1=r/user1     |
| (1 row) |        |       |                   |

15.2.28 PG\_DEPEND

PG\_DEPEND系统表记录数据库对象之间的依赖关系。这些信息允许DROP命令找出哪些其它对象必须由DROP CASCADE删除，或者是在DROP RESTRICT的情况下避免删除。

另请参考PG\_SHDEPEND，对于记录那些在数据库集群之间共享的对象之间的依赖性关系提供了相似的功能。

表 15-29 PG\_DEPEND 字段

| 名称          | 类型      | 引用           | 描述                                                         |
|-------------|---------|--------------|------------------------------------------------------------|
| classid     | oid     | PG_CLASS.oid | 依赖对象所在系统表的OID。                                             |
| objid       | oid     | 任意OID属性      | 指定依赖对象的OID。                                                |
| objsubid    | integer | -            | 对于表字段，是该属性的字段数（objid和classid引用表本身）。对于所有其它对象类型，此字段是0。       |
| refclassid  | oid     | PG_CLASS.oid | 被引用对象所在的系统表的OID。                                           |
| refobjid    | oid     | 任意OID属性      | 指定的被引用对象的OID。                                              |
| refobjsubid | integer | -            | 对于表字段，是该字段的字段号（refobjid和refclassid引用表本身）。对于所有其它对象类型，此字段是零。 |
| deptype     | "char"  | -            | 定义此依赖关系特定语义的代码。                                            |

在所有情况下，一个PG\_DEPEND记录表示被引用对象不能在没有删除依赖对象的情况下被删除。但是其中也有几种由deptype定义的情况：

- DEPENDENCY\_NORMAL (n)：独立创建的对象之间的一般关系。依赖对象可以在不影响被引用对象的情况下删除。被引用对象只能通过指定CASCADE被删除，这种情况下依赖对象也会被删除。例如：一个表字段对其数据类型有一般依赖关系。
- DEPENDENCY\_AUTO (a)：依赖对象可以和被引用对象分别删除，且在被引用对象被删除时应自动被删除（不管是RESTRICT或CASCADE模式）。例如：一个表上的命名约束是该表上的自动依赖关系，因此如果删除了表，它也会被删除。
- DEPENDENCY\_INTERNAL (i)：依赖对象作为被引用对象过程的一部分创建，且是其内部实现的一部分。DROP依赖对象是不会直接允许的（会给户发出一个针对被引用对象的DROP）。不管是否指定CASCADE，一个被引用对象的DROP将被传播来删除其依赖对象。例如：一个用于强制外键约束的触发器将被设置为内部依赖于其约束的PG\_CONSTRAINT项。
- DEPENDENCY\_EXTENSION (e)：依赖对象作为被依赖对象extension的一个成员（请参见PG\_EXTENSION）。依赖对象可以通过在被依赖对象上DROP

EXTENSION删除。在功能上，这种依赖类型和内部依赖的作用相同，其存在只是为了清晰和简化gs\_dump。

- DEPENDENCY\_PIN (p)：没有依赖对象。这种类型的记录标志着系统本身依赖于被引用对象，因此这个对象绝不能被删除。这种类型的记录只有在initdb的时候创建。有依赖对象的字段都为0。

应用示例

查询名为serial1的数据库对象sequence和哪个表有依赖关系。

1. 先通过系统表PG\_CLASS查询序列名为serial1的oid。  
SELECT oid FROM pg\_class WHERE relname ='serial1';  
oid  
-----  
17815  
(1 row)
2. 使用系统表PG\_DEPEND根据所查询的序列serial1的oid获取依赖该序列的对象。  
SELECT \* FROM pg\_depend WHERE objid ='17815';  
classid | objid | objsubid | refclassid | refobjid | refobjsubid | deptype  
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----  
1259 | 17815 | 0 | 2615 | 2200 | 0 | n  
1259 | 17815 | 0 | 1259 | 17812 | 1 | a  
(2 rows)
3. 根据字段refobjid获取依赖该序列serial1的表的OID，并查询到表名。其结果表示，序列serial1依赖于表customer\_address。  
SELECT relname FROM pg\_class where oid='17812';  
relname  
-----  
customer\_address  
(1 row)

15.2.29 PG\_DESCRIPTION

PG\_DESCRIPTION系统表可以给每个数据库对象存储一个可选的描述（注释）。许多内置的系统对象的描述提供了PG\_DESCRIPTION的初始内容。

这个表的功能类似PG\_SHDESCRIPTION，用于记录整个集群范围内共享对象的注释。

表 15-30 PG\_DESCRIPTION 字段

| 名称          | 类型      | 引用           | 描述                                                 |
|-------------|---------|--------------|----------------------------------------------------|
| objoid      | oid     | 任意OID属性      | 描述所属对象的OID。                                        |
| classoid    | oid     | PG_CLASS.oid | 对象显示的系统表的OID。                                      |
| objsubid    | integer | -            | 对于一个表字段的注释，为字段号（objoid和classoid指向表自身）。对于其它对象类型，为0。 |
| description | text    | -            | 对该对象描述的任意文本。                                       |

15.2.30 PG\_ENUM

PG\_ENUM系统表包含显示每个枚举类型值和标签的记录。给定枚举类型的内部表示实际上是PG\_ENUM里面相关行的OID。

表 15-31 PG\_ENUM 字段

| 名称            | 类型   | 引用                          | 描述                     |
|---------------|------|-----------------------------|------------------------|
| oid           | oid  | -                           | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| enumtypid     | oid  | <a href="#">PG_TYPE.oid</a> | 包含此枚举值的pg_type项的OID。   |
| enumsortorder | real | -                           | 此枚举值在其枚举类型中的排序位置。      |
| enumlabel     | name | -                           | 此枚举值的文本标签。             |

PG\_ENUM行的OID值遵循一种特殊规则：OID的数值被保证按照其枚举类型一样的排序顺序排序。即如果两个偶数OID属于同一枚举类型，那么较小的OID必然具有较小enumsortorder值。奇数OID不需要遵循排序顺序。这种规则使得枚举比较例程在很多常见情况下可以避免系统目录查找。创建和修改枚举类型的例程尝试尽可能地为枚举值分配偶数OID。

当一个枚举类型被创建后，其成员会被分配排序顺序位置1到n。但是后面增加的成员可能会分配负值或者分数值的enumsortorder。对于这些值的唯一要求是它们必须被正确的排序且在每个枚举类型中保持唯一。

15.2.31 PG\_EXCEPT\_RULE

PG\_EXCEPT\_RULE系统表存储关于异常规则的信息。一个异常规则集合由多个名称相同的异常规则组成。

表 15-32 PG\_EXCEPT\_RULE

| 名称    | 类型   | 描述                                                                                  |
|-------|------|-------------------------------------------------------------------------------------|
| name  | name | 异常规则集合的名称。                                                                          |
| rule  | name | 该异常规则集中某一个具体规则类型或者触发当前异常规则集时采取的操作。（如blocktime/elapsedtime/spillsize等类型或者触发异常规则后的操作） |
| value | name | 该异常规则对应的规则阈值。如果是触发异常规则后的操作，那么该字段为abort。                                             |

15.2.32 PG\_EXTERNAL\_NAMESPACE

存储EXTERNAL SCHEMA相关的信息。该系统表仅8.3.0及以上版本支持。

表 15-33 PG\_EXTERNAL\_NAMESPACE 字段

| 名字         | 类型     | 描述                   |
|------------|--------|----------------------|
| nspid      | Oid    | External Schema Oid。 |
| srvname    | text   | 外部服务器名称。             |
| source     | text   | 元数据服务类型。             |
| address    | text   | 元数据服务地址。             |
| database   | text   | 元数据服务器数据库。           |
| confpath   | text   | 元数据服务器配置文件路径。        |
| ensoptions | text[] | 保留字段，暂时为空。           |
| catalog    | text   | 元数据服务器catalog。       |

示例

查询创建的EXTERNAL SCHEMA ex1：

```
SELECT * FROM pg_external_namespace WHERE nspid = (SELECT oid FROM pg_namespace WHERE
nspname = 'ex1');
```

15.2.33 PG\_EXTENSION

PG\_EXTENSION系统表存储关于所安装扩展的信息。DWS默认有三十四个扩展，即 aio\_scheduler、btree\_gin、cudesckv、dimsearch、dist\_fdw、functional\_clog、functional\_extension、functional\_file、functional\_hudi、functional\_job、functional\_largeobject、functional\_memory、functional\_other、functional\_signal、functional\_vacuum、gc\_fdw、hdfs\_fdw、hstore、log\_fdw、operational\_backup、operational\_cgroup、operational\_cudesc、operational\_other、operational\_replication、operational\_restoration、operational\_stats、operational\_xlog、packages、pgcrypto、pldbgapi、plpgsql、roach\_api、tsdb和uuid-oss。

表 15-34 PG\_EXTENSION

| 名称             | 类型      | 描述                         |
|----------------|---------|----------------------------|
| extname        | name    | 扩展名。                       |
| extowner       | oid     | 扩展的所有者。                    |
| extnamespace   | oid     | 扩展导出对象的命名空间。               |
| extrelocatable | boolean | 如果扩展能够重定位到其他schema，则为true。 |
| extversion     | text    | 扩展的版本号。                    |
| extconfig      | oid[]   | 扩展的配置信息。                   |

| 名称           | 类型     | 描述           |
|--------------|--------|--------------|
| extcondition | text[] | 扩展配置信息的过滤条件。 |

### 15.2.34 PG\_EXTENSION\_DATA\_SOURCE

PG\_EXTENSION\_DATA\_SOURCE系统表存储外部数据源对象的信息。一个外部数据源对象（Data Source）包含了外部数据库的一些口令编码等信息，主要配合Extension Connector使用。

表 15-35 PG\_EXTENSION\_DATA\_SOURCE 字段

| 名字         | 类型        | 引用             | 描述                                    |
|------------|-----------|----------------|---------------------------------------|
| oid        | oid       | -              | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                |
| srcname    | name      | -              | 外部数据源对象的名称。                           |
| srcowner   | oid       | PG_AUTH ID.oid | 外部数据源对象的所有者。                          |
| srctype    | text      | -              | 外部数据源对象的类型，缺省为空。                      |
| srcversion | text      | -              | 外部数据源对象的版本，缺省为空。                      |
| srcacl     | aclitem[] | -              | 访问权限。                                 |
| srcoptions | text[]    | -              | 外部数据源对象的指定选项，使用“keyword=value”格式的字符串。 |

### 15.2.35 PG\_FINE\_DR\_INFO

PG\_FINE\_DR\_INFO系统表用于记录细粒度容灾备表的回放状态。该系统表仅8.2.0.100及以上集群版本支持。

表 15-36 PG\_FINE\_DR\_INFO 字段

| 名字       | 类型  | 描述                     |
|----------|-----|------------------------|
| oid      | oid | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| relid    | oid | 细粒度容灾备表的OID。           |
| lastcsn  | xid | 上一次成功回放时的csn。          |
| lastxmin | xid | 上一次成功回放时的xmin。         |
| lastxmax | xid | 上一次成功回放时的xmax。         |

| 名字            | 类型                       | 描述            |
|---------------|--------------------------|---------------|
| laststarttime | timestamp with time zone | 上一次成功回放的开始时间。 |
| lastendtime   | timestamp with time zone | 上一次成功回放的结束时间。 |

应用示例

在容灾集群上查看备表回放状态：

```
SELECT * FROM pg_fine_dr_info;
relid | lastcsn | lastxmin | lastxmax | laststarttime | lastendtime
-----+-----+-----+-----+-----+-----
21132 | 1251610 | 1251609 | 1251611 | 2023-01-04 20:51:58.375136+08 | 2023-01-04 20:51:58.393986+08
(1 row)
```

15.2.36 PG\_FOREIGN\_DATA\_WRAPPER

PG\_FOREIGN\_DATA\_WRAPPER系统表存储外部数据封装器定义。一个外部数据封装器是在外部服务器上驻留外部数据的机制，是可以访问的。

表 15-37 PG\_FOREIGN\_DATA\_WRAPPER 字段

| 名字           | 类型        | 引用                             | 描述                                                                           |
|--------------|-----------|--------------------------------|------------------------------------------------------------------------------|
| oid          | oid       | -                              | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                                                       |
| fdwname      | name      | -                              | 外部数据封装器名。                                                                    |
| fdwowner     | oid       | <a href="#">PG_AUTHID</a> .oid | 外部数据封装器的所有者。                                                                 |
| fdwhandler   | oid       | <a href="#">PG_PROC</a> .oid   | 引用一个负责为外部数据封装器提供扩展例程的处理函数。如果没有提供处理函数则为0。                                     |
| fdwvalidator | oid       | <a href="#">PG_PROC</a> .oid   | 引用一个验证器函数，这个验证器函数负责验证给予外部数据封装器的选项、外部服务器选项和使用外部数据封装器的用户映射的有效性。如果没有提供验证器函数则为0。 |
| fdwacl       | aclitem[] | -                              | 访问权限。                                                                        |
| fdwoptions   | text[]    | -                              | 外部数据封装器指定选项，使用“keyword=value”格式的字符串。                                         |

### 15.2.37 PG\_FOREIGN\_SERVER

PG\_FOREIGN\_SERVER系统表存储外部服务器定义。一个外部服务器描述了一个外部数据源，例如一个远程服务器。外部服务器通过外部数据封装器访问。

表 15-38 PG\_FOREIGN\_SERVER 字段

| 名字         | 类型        | 引用                          | 描述                                 |
|------------|-----------|-----------------------------|------------------------------------|
| oid        | oid       | -                           | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。             |
| srvname    | name      | -                           | 外部服务器名。                            |
| srvowner   | oid       | PG_AUTHID.oid               | 外部服务器的所有者。                         |
| srvfdw     | oid       | PG_FOREIGN_DATA_WRAPPER.oid | 此外部服务器的外部数据封装器的OID。                |
| srvtype    | text      | -                           | 服务器的类型（可选）。                        |
| srvversion | text      | -                           | 服务器的版本（可选）。                        |
| srvacl     | aclitem[] | -                           | 访问权限。                              |
| srvoptions | text[]    | -                           | 外部服务器指定选项，使用“keyword=value”格式的字符串。 |

### 15.2.38 PG\_FOREIGN\_TABLE

PG\_FOREIGN\_TABLE系统表存储外部表的辅助信息。

表 15-39 PG\_FOREIGN\_TABLE 字段

| 名称          | 类型      | 描述             |
|-------------|---------|----------------|
| ftrelid     | oid     | 外部表的OID。       |
| ftserver    | oid     | 外部表的所在服务器的OID。 |
| ftwriteonly | boolean | 外部表是否可写。       |
| ftoptions   | text[]  | 外部表的可选项。       |

### 15.2.39 PG\_INDEX

PG\_INDEX系统表存储索引的一部分信息，其他的信息大多数在PG\_CLASS中。



表 15-40 PG\_INDEX 字段

| 名称             | 类型           | 描述                                                                                                           |
|----------------|--------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| indexrelid     | oid          | 此索引的pg_class项的OID。                                                                                           |
| indrelid       | oid          | 使用该索引的表在pg_class项的OID。                                                                                       |
| indnatts       | smallint     | 索引中的字段数目。                                                                                                    |
| indisunique    | boolean      | 如果为真，为唯一索引。                                                                                                  |
| indisprimary   | boolean      | 如果为真，该索引为该表的主键。该字段为真时，indisunique也总是为真。                                                                      |
| indisexclusion | boolean      | 如果为真，该索引支持排他约束。                                                                                              |
| indimmediate   | boolean      | 如果为真，在插入数据时会立即执行唯一性检查。                                                                                       |
| indisclustered | boolean      | 如果为真，则该表最后以此索引进行了聚簇。                                                                                         |
| indisusable    | boolean      | 如果为真，此索引对INSERT/SELECT可用。                                                                                    |
| indisvalid     | boolean      | 如果为真，则此索引可以用于查询。如果为假，则该索引可能不完整，仍然必须在INSERT/UPDATE操作时进行更新，但不能安全的被用于查询。如果是唯一索引，则唯一属性也不为真。                      |
| indcheckxmin   | boolean      | 如果为真，查询不能使用此索引，直到pg_index此行的xmin低于其快照的TransactionXmin，因为该表可能包含它们可见的不兼容行断开的HOT链。                              |
| indisready     | boolean      | 如果为真，表示此索引对插入数据可用。如果为假，在插入或修改数据时忽略此索引。                                                                       |
| indkey         | int2vector   | 这是一个包含indnatts值的数组，这些数组值表示此索引所建立的表字段。比如一个值为1 3的意思是第一个字段和第三个字段组成这个索引键。数组中的0表示对应的索引属性是一个表字段上的表达式，而不是一个简单的字段引用。 |
| indcollation   | oidvector    | 索引用到的各列的ID。                                                                                                  |
| indclass       | oidvector    | 对于索引键中的每个字段，该字段都包含要使用的操作符类的OID，详见PG_OPCLASS。                                                                 |
| indoption      | int2vector   | 存储列前标识位，该标识位是由索引的访问方法定义。                                                                                     |
| indexprs       | pg_node_tree | 表达式树（以nodeToString()形式表现）用于那些非简单字段引用的索引属性。它是一个列表，个数与INDKEY中的零值个数相同。如果所有索引属性都是简单的引用，则为空。                      |

| 名称                | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
|-------------------|--------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| indpred           | pg_node_tree | 部分索引谓词的表达式树（以nodeToString()的形式表现）。如果不是部分索引，则为空。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| indnullstreatment | tinyint      | <p>表示唯一索引中NULL值的处理方式，该字段只有当indisunique为真时才起作用。</p> <p>取值范围：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• 0 表示NULLS DISTINCT，NULL互不相等，NULL值可重复插入。</li><li>• 1 表示NULLS NOT DISTINCT，NULL严格相等，NULL值不可重复插入。</li><li>• 2 表示NULLS IGNORE，在等值比较时忽略NULL值列。若索引列全为NULL，则NULL值可重复插入；若部分索引列为NULL，只有非NULL列不相等，才可插入。</li></ul> <p>默认值：0</p> <p>说明</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• 若当前集群为低版本升级到8.2.0.100版本，对于之前已存在索引，该字段值均为NULL；对于新创建的索引，则根据[ NULLS [NOT] DISTINCT   NULLS IGNORE ]字段的指定情况确定该字段值，默认值为0。</li><li>• 若当前集群为新装的8.2.0.100版本，对于新创建的索引，则根据[ NULLS [NOT] DISTINCT   NULLS IGNORE ]字段的指定情况确定该字段值，默认值为0。</li></ul> |

15.2.40 PG\_INHERITS

PG\_INHERITS系统表记录关于表继承层次的信息。数据库里每个直接的子系表都有一条记录。间接的继承可以通过追溯记录链来判断。

表 15-41 PG\_INHERITS 字段

| 名字        | 类型      | 引用                           | 描述                                            |
|-----------|---------|------------------------------|-----------------------------------------------|
| inhrelid  | oid     | <a href="#">PG_CLASS.oid</a> | 子表的OID。                                       |
| inhparent | oid     | <a href="#">PG_CLASS.oid</a> | 父表的OID。                                       |
| inhseqno  | integer | -                            | 如果一个子表存在多个直系父表（多重继承），这个数字表示此继承字段的排列顺序。计数从1开始。 |

15.2.41 PG\_JOB\_INFO

PG\_JOB\_INFO系统表记录定时任务的执行结果信息。该系统表的schema是dbms\_om。

表 15-42 dbms\_om.pg\_job\_info 字段

| 名称         | 类型                  | 描述          |
|------------|---------------------|-------------|
| job_id     | integer             | 任务ID。       |
| job_db     | oid                 | 任务所在数据库OID。 |
| start_time | timestamp with zone | 任务执行开始时间。   |
| status     | character(8)        | 任务执行状态。     |
| end_time   | timestamp with zone | 任务执行结束时间。   |
| err_msg    | text                | 任务执行出错信息。   |

## 15.2.42 PG\_JOBS

PG\_JOBS系统表存储用户创建的定时任务的任务详细信息，定时任务线程定时轮询pg\_jobs系统表中的时间，当任务到期会触发任务的执行。该系统表属于Shared Relation，所有创建的job记录对所有数据库可见。

表 15-43 PG\_JOBS 字段

| 名字            | 类型                          | 描述                   |
|---------------|-----------------------------|----------------------|
| job_id        | integer                     | 作业ID，主键，是唯一的（有唯一索引）。 |
| what          | text                        | 作业内容。                |
| log_user      | oid                         | 创建者的UserID。          |
| priv_user     | oid                         | 作业执行者的UserID。        |
| job_db        | oid                         | 标识作业执行的数据库OID。       |
| job_nsp       | oid                         | 标识作业运行时所在的命名空间OID。   |
| job_node      | oid                         | 标识当前作业是在哪个CN上创建和执行。  |
| is_broken     | boolean                     | 标识当前作业是否为失效状态。       |
| start_date    | timestamp without time zone | 作业第一次开始执行时间，时间精确到毫秒。 |
| next_run_date | timestamp without time zone | 下次定时执行任务的时间，时间精确到毫秒。 |
| failure_count | smallint                    | 连续失败计数。              |

| 名字              | 类型                          | 描述                   |
|-----------------|-----------------------------|----------------------|
| interval        | text                        | 作业执行的重复时间间隔。         |
| last_start_date | timestamp without time zone | 上次运行开始时间，时间精确到毫秒。    |
| last_end_date   | timestamp without time zone | 上次运行的结束时间，时间精确到毫秒。   |
| last_suc_date   | timestamp without time zone | 上次成功运行的开始时间，时间精确到毫秒。 |
| this_run_date   | timestamp without time zone | 正在运行任务的开始时间，时间精确到毫秒。 |

### 15.2.43 PG\_LANGUAGE

PG\_LANGUAGE系统表记录了可用于编写函数或存储过程的语言。

表 15-44 PG\_LANGUAGE 字段

| 名字            | 类型      | 引用                            | 描述                                                                  |
|---------------|---------|-------------------------------|---------------------------------------------------------------------|
| oid           | oid     | -                             | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                                              |
| lanname       | name    | -                             | 语言的名称。                                                              |
| lanowner      | oid     | <a href="#">PG_AUTHID.oid</a> | 语言的所有者。                                                             |
| lanispl       | boolean | -                             | 内部语言为假（比如SQL），用户定义语言为真。目前，gs_dump仍然使用该字段判断哪些语言需要转储，但可能在将来会被其它机制所取代。 |
| lanpltrusted  | boolean | -                             | 如果是可信语言则为真，即系统相信它不会被授予任何正常SQL执行环境之外的权限。只有初始用户可以在用非可信的语言创建函数。        |
| lanplcallfoid | oid     | <a href="#">PG_PROC.oid</a>   | 对于非内部语言，这是指该语言处理器的引用，语言处理器是一个特殊函数，负责执行以某种语言写的所有函数。                  |
| laninline     | oid     | <a href="#">PG_PROC.oid</a>   | 此字段引用一个负责执行“inline”匿名代码块的函数（DO块）。如果不支持内联块则为0。                       |

| 名字           | 类型        | 引用                          | 描述                                              |
|--------------|-----------|-----------------------------|-------------------------------------------------|
| lanvalidator | oid       | <a href="#">PG_PROC.oid</a> | 此字段引用一个语言校验器函数，它负责检查新创建函数的语法和有效性。如果没有提供校验器，则为0。 |
| lanacl       | aclitem[] | -                           | 访问权限。                                           |

## 15.2.44 PG\_LARGEOBJECT

PG\_LARGEOBJECT系统表保存那些标记着“大对象”的数据。一个大对象是使用其创建时分配的OID标识的。每个大对象都分解成足够小的小段或者“页面”以便以行的形式存储在PG\_LARGEOBJECT里。每页的数据定义为LOBLKSIZE。

需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。

表 15-45 PG\_LARGEOBJECT 字段

| 名字     | 类型      | 引用                                          | 描述                                      |
|--------|---------|---------------------------------------------|-----------------------------------------|
| loid   | oid     | <a href="#">PG_LARGEOBJECT_METADATA.oid</a> | 包含本页的大对象的标识符。                           |
| pageno | integer | -                                           | 本页在其大对象数据中的页码，从0开始计算。                   |
| data   | bytea   | -                                           | 实际存储在大对象中的数据。这些数据不会超过LOBLKSIZE字节，且可能更小。 |

PG\_LARGEOBJECT的每一行保存一个大对象的一个页面，从该对象内部的字节偏移（pageno \* LOBLKSIZE）开始。这种实现允许稀疏存储：页面可能丢失，并且可以比LOBLKSIZE字节少（即使它们不是对象的最后一页）。大对象中丢失的区域会被读为0。

## 15.2.45 PG\_LARGEOBJECT\_METADATA

PG\_LARGEOBJECT\_METADATA系统表存储与大数据相关的元数据。实际的大对象数据存储在PG\_LARGEOBJECT里。

表 15-46 PG\_LARGEOBJECT\_METADATA 字段

| 名字       | 类型        | 引用                            | 描述                     |
|----------|-----------|-------------------------------|------------------------|
| oid      | oid       | -                             | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| lomowner | oid       | <a href="#">PG_AUTHID.oid</a> | 大对象的所有者。               |
| lomacl   | aclitem[] | -                             | 访问权限。                  |

## 15.2.46 PG\_MATVIEW

PG\_MATVIEW系统表提供获取当前节点的物化视图信息。

表 15-47 PG\_MATVIEW 字段

| 字段名称                | 字段类型       | 描述                                                                                                                                                         |
|---------------------|------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| mvid                | oid        | 物化视图OID。                                                                                                                                                   |
| build_mode          | char       | 物化视图的build模式。 <ul style="list-style-type: none"><li>'d': 代表deferred, 表示创建物化视图时需要等到第一次refresh时才会包含数据。</li><li>'i': 代表immediate, 表示创建物化视图时即包含最新数据。</li></ul> |
| refresh_method      | char       | 物化视图的刷新方法。<br>'c': 代表COMPLETE, 表示完全刷新。                                                                                                                     |
| refresh_mode        | char       | 物化视图的刷新模式。<br>'d': 代表demand, 表示按需刷新。                                                                                                                       |
| rewrite_enable      | boolean    | 是否支持物化视图的查询重写。                                                                                                                                             |
| active              | boolean    | 物化视图是否需要刷新。                                                                                                                                                |
| relnum              | Int        | 物化视图基表个数。                                                                                                                                                  |
| start_time          | timestampz | 物化视图第一次定时刷新的时间, 为空则第一次刷新时间是当前时间+interval。                                                                                                                  |
| interval            | interval   | 物化视图定时刷新时间的间隔。                                                                                                                                             |
| refresh_time        | timestampz | 物化视图的最后一次刷新时间。                                                                                                                                             |
| refresh_finish_time | timestampz | 物化视图的最后一次刷新结束时间。                                                                                                                                           |

## 15.2.47 PG\_MATVIEW\_DEPEND

PG\_MATVIEW\_DEPEND系统表用于查询物化视图包含的基表信息和基表对应的物化视图信息。该视图仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

表 15-48 PG\_MATVIEW\_DEPEND 字段

| 字段名称      | 字段类型 | 描述         |
|-----------|------|------------|
| matviewid | oid  | 物化视图OID。   |
| relid     | oid  | 物化视图基表OID。 |

| 字段名称               | 字段类型      | 描述              |
|--------------------|-----------|-----------------|
| partids            | oidvector | 指定分区时候的基表分区OID。 |
| contain_entire_rel | boolean   | 是否包含整个基表。       |
| matpartid          | oid       | 映射的物化视图的分区OID。  |
| relpartid          | oid       | 映射的基表的分区OID。    |

## 15.2.48 PG\_MATVIEW\_PARTITION

PG\_MATVIEW\_PARTITION系统表存储分区物化视图每个分区的数据信息。该系统表仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

表 15-49 PG\_MATVIEW\_PARTITION 字段

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                            |
|---------------------|--------------------------|---------------------------------------------------------------|
| matpartid           | oid                      | 物化视图分区的OID。                                                   |
| active              | boolean                  | 分区数据是否为最新数据。<br>t, 表示分区物化视图的数据为最新状态。<br>f, 表示分区物化视图的数据不是最新状态。 |
| refresh_start_time  | timestamp with time zone | 最后一次刷新的开始时间。                                                  |
| refresh_finish_time | timestamp with time zone | 最后一次刷新的结束时间。                                                  |

## 15.2.49 PG\_NAMESPACE

PG\_NAMESPACE系统表存储命名空间，即存储schema相关的信息。

表 15-50 PG\_NAMESPACE 字段

| 名称          | 类型        | 描述                                 |
|-------------|-----------|------------------------------------|
| nspname     | name      | 命名空间的名称。                           |
| nspowner    | oid       | 命名空间的所有者。                          |
| nsptimeline | bigint    | 在DN上创建此命名空间时的时间线。此字段为内部使用，仅在DN上有效。 |
| nsacl       | aclitem[] | 访问权限。具体请参见GRANT和REVOKE。            |
| permSPACE   | bigint    | schema永久表空间限额。                     |

| 名称        | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                         |
|-----------|--------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| usedspace | bigint | schema已用永久表空间大小。                                                                                                                                                                                                           |
| nsptype   | char   | 区分external schema和普通schema。该参数仅8.3.0及以上版本支持，适配Lakeformation特性。<br><b>说明</b><br>新增nsptype字段，用于区分external schema和普通schema。 <ul style="list-style-type: none"><li>external schema对应的值为“e”</li><li>普通schema对应的值为“i”。</li></ul> |

### 15.2.50 PG\_OBJECT

PG\_OBJECT系统表存储限定类型对象(object\_type中存在的类型)的创建用户、创建时间、最后修改时间和最后analyze时间。

表 15-51 PG\_OBJECT 字段

| 名称                | 类型                       | 描述                                                                                                                                                  |
|-------------------|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| object_oid        | oid                      | 对象标识符。                                                                                                                                              |
| object_type       | "char"                   | 对象类型： <ul style="list-style-type: none"><li>r表示表，包括普通表和临时表</li><li>i表示索引</li><li>s表示序列</li><li>v表示视图</li><li>p表示存储过程和函数</li><li>f表示外表</li></ul>     |
| creator           | oid                      | 创建用户的标识符。                                                                                                                                           |
| ctime             | timestamp with time zone | 对象创建时间。                                                                                                                                             |
| mtime             | timestamp with time zone | 对象最后修改时间，默认记录修改行为包括ALTER操作、COMMENT、GRANT/REVOKE和TRUNCATE操作。<br><b>object_mtime_record_mode</b> 参数可以细粒度控制ALTER、COMMENT、GRANT/REVOKE和TRUNCATE操作是否被记录。 |
| last_analyze_time | timestamp with time zone | 对象进行最后一次analyze的时间。                                                                                                                                 |



须知

- 仅针对用户正常操作行为进行记录，无法记录对象升级以前和initdb过程中的行为。
- ctime和mtime的时间记录为本次操作的事务起始时间。
- 由扩容引起的对象修改时间也会被记录。

15.2.51 PG\_OBSSCANINFO

PG\_OBSSCANINFO系统表定义了在上加速场景中，使用加速集群时扫描OBS数据的运行时信息，每条记录对应一个query中单个OBS外表的运行时信息。

表 15-52 PG\_OBSSCANINFO 字段

| 名字           | 类型        | 引用 | 描述             |
|--------------|-----------|----|----------------|
| query_id     | bigint    | -  | 查询标识。          |
| user_id      | text      | -  | 执行该查询的数据库用户。   |
| table_name   | text      | -  | OBS外表的表名。      |
| file_type    | text      | -  | 底层数据保存的文件格式。   |
| time_stamp   | time_stam | -  | 扫描操作开始的时间。     |
| actual_time  | double    | -  | 扫描操作执行时间，单位为秒。 |
| file_scanned | bigint    | -  | 扫描的文件数量。       |
| data_size    | double    | -  | 扫描的数据量，单位为字节。  |
| billing_info | text      | -  | 保留字段。          |

15.2.52 PG\_OPCLASS

PG\_OPCLASS系统表定义索引访问方法操作符类。

每个操作符类为一种特定数据类型和一种特定索引访问方法定义索引字段的语义。一个操作符类本质上指定一个特定的操作符族适用于一个特定的可索引的字段数据类型。索引的字段实际可用的族中的操作符集是接受字段的数据类型作为它们的左边的输入的那个。

表 15-53 PG\_OPCLASS 字段

| 名字        | 类型  | 引用        | 描述                     |
|-----------|-----|-----------|------------------------|
| oid       | oid | -         | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| opcmethod | oid | PG_AM.oid | 操作符类所属的索引访问方法。         |

| 名字           | 类型      | 引用                               | 描述                         |
|--------------|---------|----------------------------------|----------------------------|
| opcname      | name    | -                                | 操作符类的名称。                   |
| opcnamespace | oid     | <a href="#">PG_NAMESPACE.oid</a> | 操作符类所属的命名空间。               |
| opcowner     | oid     | <a href="#">PG_AUTHID.oid</a>    | 操作符类所有者。                   |
| opcfamily    | oid     | <a href="#">PG_OPFAMILY.oid</a>  | 包含此操作符类的操作符族。              |
| opcintype    | oid     | <a href="#">PG_TYPE.oid</a>      | 操作符类索引的数据类型。               |
| opcdefault   | boolean | -                                | 如果操作符类是opcintype的缺省，则为真。   |
| opckeytype   | oid     | <a href="#">PG_TYPE.oid</a>      | 索引数据的类型，如果和opcintype相同则为0。 |

一个操作符类的opcmethod必须匹配包含它的操作符族的opfmethod。同样，对于任意给定的opcmethod和opcintype的组合，不能有超过一个PG\_OPCLASS行有opcdefault为真。

### 15.2.53 PG\_OPERATOR

PG\_OPERATOR系统表存储有关操作符的信息。

表 15-54 PG\_OPERATOR 字段

| 名字           | 类型      | 引用                               | 描述                                                                                                      |
|--------------|---------|----------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| oid          | oid     | -                                | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                                                                                  |
| oprname      | name    | -                                | 操作符的名称。                                                                                                 |
| oprnamespace | oid     | <a href="#">PG_NAMESPACE.oid</a> | 包含此操作符的命名空间的OID。                                                                                        |
| oprowner     | oid     | <a href="#">PG_AUTHID.oid</a>    | 操作符所有者。                                                                                                 |
| oprkind      | "char"  | -                                | <ul style="list-style-type: none"><li>• b=infix =中缀（两边）</li><li>• l=前缀（左边）</li><li>• r=后缀（右边）</li></ul> |
| oprcanmerge  | boolean | -                                | 该操作符是否支持合并连接。                                                                                           |
| oprcanhash   | boolean | -                                | 该操作符是否支持Hash连接。                                                                                         |
| oprleft      | oid     | <a href="#">PG_TYPE.oid</a>      | 左操作数的类型。                                                                                                |
| oprright     | oid     | <a href="#">PG_TYPE.oid</a>      | 右操作数的类型。                                                                                                |

| 名字        | 类型      | 引用                              | 描述              |
|-----------|---------|---------------------------------|-----------------|
| oprresult | oid     | <a href="#">PG_TYPE.oid</a>     | 结果类型。           |
| oprcom    | oid     | <a href="#">PG_OPERATOR.oid</a> | 此操作符的交换符（如果存在）。 |
| oprnegate | oid     | <a href="#">PG_OPERATOR.oid</a> | 此操作符的反转器（如果存在）。 |
| oprcode   | regproc | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 实现该操作符的函数。      |
| oprrest   | regproc | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 此操作符的约束选择性计算函数。 |
| oprjoin   | regproc | <a href="#">PG_PROC.oid</a>     | 此操作符的连接选择性计算函数。 |

### 15.2.54 PG\_OPFAMILY

PG\_OPFAMILY系统表定义操作符族。

每个操作符族是操作符和相关支持例程的集合，这些例程实现了为特定索引访问方法指定的语义。此外，按照访问方法指定的某种方式，一个族内的操作符都是“兼容的”。操作符族允许跨数据类型操作符与索引一起使用，并可以推理使用访问方法语义相关内容。

表 15-55 PG\_OPFAMILY 字段

| 名字           | 类型   | 引用                               | 描述                     |
|--------------|------|----------------------------------|------------------------|
| oid          | oid  | -                                | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| opfmethod    | oid  | <a href="#">PG_AM.oid</a>        | 操作符族使用的索引方法。           |
| opfname      | name | -                                | 操作符族的名称。               |
| opfnamespace | oid  | <a href="#">PG_NAMESPACE.oid</a> | 操作符族的命名空间。             |
| opfowner     | oid  | <a href="#">PG_AUTHID.oid</a>    | 操作符族的所有者。              |

定义一个操作符族的大多数信息不在PG\_OPFAMILY，而是在相关的[PG\\_AMOP](#)，[PG\\_AMPROC](#)和[PG\\_OPCLASS](#)中。

### 15.2.55 PG\_PARTITION

PG\_PARTITION系统表存储数据库内所有分区表(partitioned table)、分区(table partition)、分区上toast表和分区索引(index partition)四类对象的信息。分区表索引(partitioned index)的信息不在PG\_PARTITION系统表中保存。

表 15-56 PG\_PARTITION 字段

| 名称             | 类型               | 描述                                                                                                                                                                      |
|----------------|------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| relname        | name             | 分区表、分区、分区上toast表和分区索引的名称。                                                                                                                                               |
| parttype       | "char"           | 对象类型： <ul style="list-style-type: none"><li>• 'r': partitioned table</li><li>• 'p': table partition</li><li>• 'x': index partition</li><li>• 't': toast table</li></ul> |
| parentid       | oid              | 当对象为分区表或分区时，此字段表示分区表在PG_CLASS中的OID。<br>当对象为index partition时，此字段表示所属分区表索引(partitioned index)的OID。                                                                        |
| rangenum       | integer          | 保留字段。                                                                                                                                                                   |
| intervalnum    | integer          | 保留字段。                                                                                                                                                                   |
| partstrategy   | "char"           | 分区表分区策略，现仅支持：<br>'r': 范围分区。<br>'v': 数值分区。<br>'l': 列表分区。                                                                                                                 |
| relfilenode    | oid              | table partition、index partition、分区上toast表的物理存储位置。                                                                                                                       |
| reltablespace  | oid              | table partition、index partition、分区上toast表所属表空间的OID。                                                                                                                     |
| relpages       | double precision | 统计信息：table partition、index partition的数据页数。                                                                                                                              |
| reltuples      | double precision | 统计信息：table partition、index partition的元组数。                                                                                                                               |
| relallvisible  | integer          | 统计信息：table partition、index partition的可见数据页数。                                                                                                                            |
| reltoastrelid  | oid              | table partition所对应toast表的OID。                                                                                                                                           |
| reltoastidxid  | oid              | table partition所对应toast表的索引的OID。                                                                                                                                        |
| indextblid     | oid              | index partition对应table partition的OID。                                                                                                                                   |
| indisusable    | boolean          | 分区索引是否可用。                                                                                                                                                               |
| reldeltarelid  | oid              | Delta表的OID。                                                                                                                                                             |
| reldeltaidx    | oid              | Delta表的索引表的OID。                                                                                                                                                         |
| relcudescrelid | oid              | CU描述表的OID。                                                                                                                                                              |

| 名称                 | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
|--------------------|--------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| relcudescidx       | oid          | CU描述表的索引表的OID。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| relfrozenxid       | xid32        | 冻结事务ID号。<br>为保持前向兼容，保留此字段，新增relfrozenxid64用于记录此信息。                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| intspnum           | integer      | 间隔分区所属表空间的个数。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| partkey            | int2vector   | 分区键的列号。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| intervaltablespace | oidvector    | 间隔分区所属的表空间，间隔分区以round-robin方式落在这些表空间内。                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| interval           | text[]       | 间隔分区的间隔值。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| boundaries         | text[]       | 范围分区和间隔分区的上边界。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| transit            | text[]       | 间隔分区的跳转点。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| reloptions         | text[]       | 设置partition的存储属性，与pg_class.reloptions的形态一样，用"keyword=value"格式的字符串来表示，目前用于在线扩容的信息搜集。                                                                                                                                                                                                                                                              |
| relfrozenxid64     | xid          | 冻结事务ID号。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| boundexprs         | pg_node_tree | 分区边界表达式。 <ul style="list-style-type: none"><li>对于范围分区来说是分区上边界表达式。</li><li>对于列表分区来说是分区边界枚举值集合。</li></ul> pg_node_tree数据类型是不可读的，可用如下表达式pg_get_expr把当前字段单翻译为可读信息。 <pre>SELECT pg_get_expr(boundexprs, 0) FROM pg_partition WHERE relname = 'country_202201'; pg_get_expr ----- ROW(202201, 'city1'::text), ROW(202201, 'city2'::text) (1 row)</pre> |
| relmetaversion     | xid          | 元数据版本信息，该字段仅9.1.0及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |

应用示例

查询分区表web\_returns\_p2的分区信息。

```
CREATE TABLE web_returns_p2
(
 wr_returned_date_sk integer,
 wr_returned_time_sk integer,
 wr_item_sk integer NOT NULL,
 wr_refunded_customer_sk integer
)
WITH (orientation = column)
DISTRIBUTE BY HASH (wr_item_sk)
```

```
PARTITION BY RANGE(wr_returned_date_sk)
(
 PARTITION p2016 START(20161231) END(20191231) EVERY(10000),
 PARTITION p0 END(maxvalue)
);

SELECT oid FROM pg_class WHERE relname ='web_returns_p2';
oid

97628

SELECT relname,parttype,parentid,boundaries FROM pg_partition WHERE parentid = '97628';
 relname | parttype | parentid | boundaries
-----+-----+-----+-----
web_returns_p2 | r | 97628 |
p2016_0 | p | 97628 | {20161231}
p2016_1 | p | 97628 | {20171231}
p2016_2 | p | 97628 | {20181231}
p2016_3 | p | 97628 | {20191231}
p0 | p | 97628 | {NULL}
(6 rows)
```

15.2.56 PG\_PLAN\_BASELINE

PG\_PLAN\_BASELINE系统表记录语句和计划的绑定关系。一个语句只可以绑定一个计划。该系统表仅8.2.1.200集群版本支持。

表 15-57 PG\_PLAN\_BASELINE 字段

| 名称                | 类型                       | 描述                                        |
|-------------------|--------------------------|-------------------------------------------|
| sql_hash          | text                     | 语句的sql_hash。                              |
| outline_name      | text                     | 该sql_hash对应的sql语句绑定的outline的名字。           |
| plan_baseline     | name                     | 该绑定关系的baseline名字。                         |
| create_time       | timestamp with time zone | 计划绑定创建时间。                                 |
| last_modify_time  | timestamp with time zone | 最后一次修改时间，即为该语句最后一次绑定计划的时间。                |
| last_execute_time | timestamp with time zone | 最后一次被使用时间，保留列，暂未填充。                       |
| apply_skew_hint   | boolean                  | 是否应用outline中的skew hint，该字段9.1.0及以上集群版本支持。 |

15.2.57 PG\_PLTEMPLATE

PG\_PLTEMPLATE系统表存储过程语言的“模板”信息。

表 15-58 PG\_PLTEMPLATE 字段

| 名称            | 类型        | 描述                    |
|---------------|-----------|-----------------------|
| tmplname      | name      | 该模板所应用的语言的名称。         |
| tmpltrusted   | boolean   | 如果语言被认为是可信的，则为真。      |
| tmpldbacreate | boolean   | 如果语言是由数据库所有者创建的，则为真。  |
| tmplhandler   | text      | 调用处理器函数的名称。           |
| tmplinline    | text      | 匿名块处理器的名称，如果没有则为NULL。 |
| tmplvalidator | text      | 校验函数的名称，如果没有则为NULL。   |
| tmpllibrary   | text      | 实现语言的共享库的路径。          |
| tmplacl       | aclitem[] | 模板的访问权限（未使用）。         |

## 15.2.58 PG\_PROC

PG\_PROC系统表存储函数或过程的信息。

表 15-59 PG\_PROC 字段

| 名称           | 类型      | 描述                                                            |
|--------------|---------|---------------------------------------------------------------|
| proname      | name    | 函数名。                                                          |
| pronamespace | oid     | 此函数所在命名空间的OID。                                                |
| proowner     | oid     | 函数的所有者。                                                       |
| prolang      | oid     | 实现语言或函数的调用接口。                                                 |
| procost      | real    | 估计执行成本。                                                       |
| prorows      | real    | 结果行估计数。                                                       |
| provariadic  | oid     | 参数元素的数据类型。                                                    |
| protransform | regproc | 此函数的简化调用方式。                                                   |
| proisagg     | boolean | 函数是否为聚集函数。                                                    |
| proiswindow  | boolean | 函数是否为窗口函数。                                                    |
| prosecdef    | boolean | 函数是否为一个安全定义器（例如，一个“setuid”函数）。                                |
| proleakproof | boolean | 函数有无其他影响。如果函数没有对参数进行防泄露处理，则会抛出错误。                             |
| proisstrict  | boolean | 如果任意调用参数为空，函数是否返回空值。这种情况下函数实际上根本不会被调用。非“strict”的函数必须准备处理空值输入。 |

| 名称              | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                               |
|-----------------|--------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| proretset       | boolean      | 函数是否返回一个集合（即，指定数据类型的多个数值）。                                                                                                                                                                                                       |
| provolatile     | "char"       | 说明该函数的结果是只依赖于它的输入参数，或者还会被外接因素影响。 <ul style="list-style-type: none"><li>• i表示“不可变的”（immutable）函数，对于相同的输入总是输出相同的结果。</li><li>• s表示“稳定的”（stable）函数，对于固定输入其结果在一次扫描里不变。</li><li>• v表示“易变”（volatile）函数，其结果可能在任何时候都变化。</li></ul>         |
| pronargs        | smallint     | 参数个数。                                                                                                                                                                                                                            |
| pronargdefaults | smallint     | 有默认值的参数个数。                                                                                                                                                                                                                       |
| prorettype      | oid          | 返回参数类型的OID。                                                                                                                                                                                                                      |
| proargtypes     | oidvector    | 函数参数的数据类型的数组。数组里只包括输入参数（包括INOUT参数），因此也表现了函数的调用特征。                                                                                                                                                                                |
| proallargtypes  | oid[]        | 函数参数的数据类型的数组。数组里包括所有参数的类型（包括OUT和INOUT参数），如果所有参数都是IN参数，则这个字段就会为空。注意数组下标是以1为起点的，而因为历史原因，proargtypes的下标起点为0。                                                                                                                        |
| proargmodes     | "char"[]     | 函数参数模式的数组。 <ul style="list-style-type: none"><li>• i表示IN参数。</li><li>• o表示OUT参数。</li><li>• b表示INOUT参数。</li><li>• v表示VARIADIC参数。</li><li>• t表示TABLE参数。</li></ul> 如果所有参数都是IN参数，则这个字段为空。注意此数组下标对应的是proallargtypes的位置，而不是proargtypes。 |
| proargnames     | text[]       | 函数参数的名字的数组。没有名字的参数在数组里设置为空字符串。如果没有一个参数有名字，这个字段为空。注意此数组的下标对应proallargtypes而不是proargtypes。                                                                                                                                         |
| proargdefaults  | pg_node_tree | 默认值的表达式树。是PRONARGDEFAULTS元素的列表。                                                                                                                                                                                                  |



| 名称               | 类型         | 描述                                                                                                                                                                          |
|------------------|------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| prosrc           | text       | 描述函数或存储过程的定义。例如，对于解释型语言来说就是函数的源程序，或者一个链接符号，一个文件名，或者函数和存储过程创建时指定的其他任何函数体内容，具体取决于语言/调用习惯的实现。                                                                                  |
| probin           | text       | 关于如何调用该函数的附加信息。同样，其含义也是和语言相关的。                                                                                                                                              |
| proconfig        | text[]     | 函数针对运行时配置变量的本地设置。                                                                                                                                                           |
| proacl           | aclitem[]  | 访问权限。具体请参见GRANT和REVOKE。                                                                                                                                                     |
| prodefaultargpos | int2vector | 函数默认值的位置，不局限于能最后几个参数才有默认值。                                                                                                                                                  |
| fencedmode       | boolean    | 函数的执行模式，表示函数是在fence还是not fence模式下执行。如果是fence执行模式，函数的执行会在重新fork的进程中执行。默认值是fence。                                                                                             |
| proshippable     | boolean    | 函数是否可以下推到DN上执行，默认值是false。 <ul style="list-style-type: none"><li>对于IMMUTABLE类型的函数，函数始终可以下推到DN上执行。</li><li>对于STABLE/VOLATILE类型的函数，仅当函数的属性是SHIPPABLE的时候，函数可以下推到DN执行。</li></ul> |
| propackage       | boolean    | 该函数是否支持重载，主要针对Oracle风格的函数，默认值是false。                                                                                                                                        |
| prokind          | "char"     | 标记是函数类型还是存储过程类型。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 <ul style="list-style-type: none"><li>f，表示类型为函数（Function）。</li><li>p，表示类型为存储过程（Stored Procedure）。</li></ul>                         |

应用示例

查询指定函数的OID。例如，获取函数justify\_days的OID为1295。

```
SELECT oid FROM pg_proc where proname = 'justify_days';
oid

1295
(1 row)
```

查询指定函数是否为聚集函数。例如，查询justify\_days函数为非聚集函数。

```
SELECT proisagg FROM pg_proc where proname = 'justify_days';
proisagg

```

```
f
(1 row)
```

15.2.59 PG\_PUBLICATION

PG\_PUBLICATION系统表存储当前数据库中创建的所有发布。该系统表仅8.2.0.100及以上集群版本支持。

表 15-60 PG\_PUBLICATION 字段

| 名称           | 类型      | 引用            | 描述                                     |
|--------------|---------|---------------|----------------------------------------|
| oid          | oid     | -             | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。                 |
| pubname      | name    | -             | 发布的名称。                                 |
| pubowner     | oid     | PG_AUTHID.oid | 发布的拥有者。                                |
| puballtables | boolean | -             | 如果为true，这个发布自动包括数据库中的所有表，包括未来将会创建的任何表。 |
| pubinsert    | boolean | -             | 如果为true，为发布中的表复制INSERT操作。              |
| pubupdate    | boolean | -             | 如果为true，为发布中的表复制UPDATE操作。              |
| pubdelete    | boolean | -             | 如果为true，为发布中的表复制DELETE操作。              |
| pubtruncate  | boolean | -             | 如果为true，为发布中的表复制TRUNCATE操作。            |

应用示例

查看所有发布：

```
SELECT * FROM pg_publication;
pubname | pubowner | puballtables | pubinsert | pubupdate | pubdelete | pubtruncate
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
mypub | 10 | t | t | t | t | t
(1 row)
```

15.2.60 PG\_PUBLICATION\_NAMESPACE

PG\_PUBLICATION\_NAMESPACE系统表存储当前数据库中的发布和模式之间的映射，这是一种多对多映射。该系统表仅8.2.0.100及以上集群版本支持。

表 15-61 PG\_PUBLICATION\_NAMESPACE 字段

| 名字      | 类型  | 引用                                  | 描述                     |
|---------|-----|-------------------------------------|------------------------|
| oid     | oid | -                                   | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| prpubid | oid | <a href="#">PG_PUBLICATION</a> .oid | 映射的发布的OID。             |
| pnnspid | oid | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid   | 映射的模式OID。              |

应用示例

查看所有发布和模式的映射：

```
SELECT * FROM pg_publication_namespace;
pnpubid | pnnspid
-----+-----
 16797 | 16796
(1 row)
```

15.2.61 PG\_PUBLICATION\_REL

PG\_PUBLICATION\_REL系统表存储当前数据库中的发布和表之间的映射，这是一种多对多映射。该系统表仅8.2.0.100及以上集群版本支持。

 说明

查询时推荐使用视图[PG\\_PUBLICATION\\_TABLES](#)，可以展现更详细的信息。

表 15-62 PG\_PUBLICATION\_REL 字段

| 名字      | 类型  | 引用                                  | 描述                     |
|---------|-----|-------------------------------------|------------------------|
| oid     | oid | -                                   | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| prpubid | oid | <a href="#">PG_PUBLICATION</a> .oid | 映射的发布的OID。             |
| prrelid | oid | <a href="#">PG_CLASS</a> .oid       | 映射的表的OID。              |

应用示例

查看所有发布和表的映射：

```
postgres=# SELECT * FROM pg_publication_rel;
prpubid | prrelid
-----+-----
 16797 | 16757
 16797 | 16776
(2 rows)
```

15.2.62 PG\_RANGE

PG\_RANGE系统表存储关于范围类型的信息。

除了PG\_TYPE里类型的记录。

表 15-63 PG\_RANGE 字段

| 名字           | 类型      | 引用               | 描述                                         |
|--------------|---------|------------------|--------------------------------------------|
| rngtypid     | oid     | PG_TYPE.oid      | 范围类型的OID。                                  |
| rngsubtype   | oid     | PG_TYPE.oid      | 该范围类型的元素类型（子类型）的OID。                       |
| rngcollation | oid     | PG_COLLATION.oid | 用于范围比较的排序规则的OID，如果没有则为0。                   |
| rngsubopc    | oid     | PG_OPCLASS.oid   | 用于范围比较的子类型的操作符类的OID。                       |
| rngcanonical | regproc | PG_PROC.oid      | 转换范围类型为规范格式的函数的OID，如果没有则为0。                |
| rngsubdiff   | regproc | PG_PROC.oid      | 返回两个double precision元素值的不同的函数的OID，如果没有则为0。 |

rngsubopc（如果元素类型是可排序的，则加上rngcollation）决定用于范围类型的排序顺序。当元素类型是时使用rngcanonical用于离散类型的元素类型。

15.2.63 PG\_REDACTION\_COLUMN

PG\_REDACTION\_COLUMN系统表存储脱敏列的信息。

表 15-64 PG\_REDACTION\_COLUMN 字段

| 名称                    | 类型       | 描述                                                              |
|-----------------------|----------|-----------------------------------------------------------------|
| object_oid            | oid      | 脱敏对象OID。                                                        |
| column_attrno         | smallint | 脱敏列attrno。                                                      |
| function_type         | integer  | 脱敏类型。<br><b>说明</b><br>保留字段，仅为向前兼容低版本的脱敏列信息，可取值为0（NONE）、1（FULL）。 |
| function_parameters   | text     | 脱敏类型为partial类型时的参数。（保留字段，无实际意义）                                 |
| regexp_pattern        | text     | 脱敏类型为regexp时，格式化字符串。（保留字段，无实际意义）                                |
| regexp_replace_string | text     | 脱敏类型为regexp时，替换串。（保留字段，无实际意义）                                   |

| 名称                     | 类型           | 描述                                                         |
|------------------------|--------------|------------------------------------------------------------|
| regexp_position        | integer      | 脱敏类型为regexp时，起始替换位置。（保留字段，无实际意义）                           |
| regexp_occurrence      | integer      | 脱敏类型为regexp时，替换次数。（保留字段，无实际意义）                             |
| regexp_match_parameter | text         | 脱敏类型为regexp时，正则控制参数。（保留字段，无实际意义）                           |
| column_description     | text         | 脱敏列描述信息。                                                   |
| function_expr          | pg_node_tree | 脱敏函数的内部表现形式。                                               |
| inherited              | bool         | 说明脱敏列是否是“继承”自其他脱敏列。                                        |
| policy_oid             | oid          | 所属脱敏策略OID。<br>该字段8.2.1.100及以上集群版本支持，用于查询时直接从系统表元数据检索脱敏列信息。 |

15.2.64 PG\_REDACTION\_POLICY

PG\_REDACTION\_POLICY系统表提供了脱敏对象的信息。

表 15-65 PG\_REDACTION\_POLICY 字段

| 名称                 | 类型           | 描述                                                                                                                     |
|--------------------|--------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| object_oid         | oid          | 脱敏对象OID。                                                                                                               |
| policy_name        | name         | 脱敏策略名称。                                                                                                                |
| enable             | boolean      | 策略状态（开启、关闭）。<br><b>说明</b><br>enable的取值： <ul style="list-style-type: none"><li>• true表示开启</li><li>• false表示关闭</li></ul> |
| expression         | pg_node_tree | 策略生效表达式（针对用户）。                                                                                                         |
| policy_description | text         | 策略描述信息。                                                                                                                |
| inherited          | bool         | 说明脱敏策略是否“继承”自其他脱敏策略。                                                                                                   |
| policy_order       | float4       | 脱敏策略次序。该字段8.2.1.100及以上集群版本支持。                                                                                          |

15.2.65 PG\_RELFILENODE\_SIZE

PG\_RELFILENODE\_SIZE系统表存储文件级空间统计信息，表中的每一条记录则对应磁盘上相应的物理文件和该文件的文件大小。

表 15-66 PG\_RELFILENODE\_SIZE 字段

| 名称           | 类型      | 描述                                                                                                                                                            |
|--------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| databaseid   | oid     | 物理文件所属database对应的OID。如果是跨库共享系统表，该值为0。                                                                                                                         |
| tablespaceid | oid     | 物理文件所属表空间对应的OID。                                                                                                                                              |
| relfilenode  | oid     | 物理文件的物理文件编号。                                                                                                                                                  |
| backendid    | integer | 创建物理文件的后台线程号，通常为-1。                                                                                                                                           |
| type         | integer | 物理文件的文件类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>0为数据类型。</li><li>1为FSM文件类型。</li><li>2为VM文件类型。</li><li>3为BCM文件类型。</li><li>大于4为列存表对应列的数据文件和BCM文件大小之和。</li></ul> |
| filesize     | bigint  | 物理文件的文件大小，单位Byte。                                                                                                                                             |

15.2.66 PG\_RLSPOLICY

PG\_RLSPOLICY系统表存储行级访问控制策略的信息。

表 15-67 PG\_RLSPOLICY 字段

| 名称            | 类型      | 描述                                                                                                                                                                   |
|---------------|---------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| polname       | name    | 行访问控制策略名称。                                                                                                                                                           |
| polrelid      | oid     | 行访问控制策略的表OID。                                                                                                                                                        |
| polcmd        | char    | 行访问控制策略影响的SQL操作，包括：*(ALL)、r(SELECT)、w(UPDATE)、d(DELETE)。                                                                                                             |
| polpermissive | boolean | 行访问控制策略的类型。<br>说明<br>polpermissive的取值： <ul style="list-style-type: none"><li>true表示PERMISSIVE，表示行访问控制策略是宽容性策略。</li><li>false表示RESTRICTIVE，表示行访问控制策略是限制性策略。</li></ul> |

| 名称       | 类型           | 描述                  |
|----------|--------------|---------------------|
| polroles | oid[]        | 行访问控制策略影响的数据库用户OID。 |
| polqual  | pg_node_tree | 行访问控制策略的SQL条件表达式。   |

## 15.2.67 PG\_RESOURCE\_POOL

PG\_RESOURCE\_POOL系统表提供了数据库资源池的信息。

表 15-68 PG\_RESOURCE\_POOL 字段

| 名称                | 类型      | 描述                                                                                                                 |
|-------------------|---------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| respool_name      | name    | 资源池名称。                                                                                                             |
| mem_percent       | integer | 内存配置的百分比，0代表资源池内存不管控。                                                                                              |
| cpu_affinity      | bigint  | 保留字段，无实际意义。                                                                                                        |
| control_group     | name    | 资源池所在的control group名字。                                                                                             |
| active_statements | integer | 资源池上最大的并发数。                                                                                                        |
| max_dop           | integer | 资源池允许的简单作业最大并发数。 -1和0代表不限制。                                                                                        |
| memory_limit      | name    | 单个查询估算内存上限。                                                                                                        |
| parentid          | oid     | 父资源池OID。                                                                                                           |
| io_limits         | integer | 保留字段，无实际意义。                                                                                                        |
| io_priority       | text    | 保留字段，无实际意义。                                                                                                        |
| nodegroup         | name    | 资源池关联的逻辑集群名称，非逻辑集群下为“installation”。                                                                                |
| is_foreign        | boolean | 表示资源池是否用于逻辑集群之外的用户。如果为true，表示资源池用来控制不属于当前资源池的普通用户的资源。                                                              |
| short_acc         | boolean | 资源池是否开启短查询加速，默认开启。 <ul style="list-style-type: none"><li>短查询加速开启，简单查询在快车道管控。</li><li>短查询加速关闭，简单查询在慢车道管控。</li></ul> |
| except_rule       | text    | 资源池关联的异常规则，支持关联多个异常规则，异常规则间用逗号分隔。                                                                                  |
| weight            | integer | 资源调度权重，目前仅用于网络调度。                                                                                                  |

## 15.2.68 PG\_REWRITE

PG\_REWRITE系统表存储为表和视图定义的重写规则。

表 15-69 PG\_REWRITE 字段

| 名称           | 类型                       | 描述                                                                                                                                                                 |
|--------------|--------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| rulename     | name                     | 规则名称。                                                                                                                                                              |
| ev_class     | oid                      | 使用该规则的表名。                                                                                                                                                          |
| ev_attr      | smallint                 | 该规则适用的字段（目前总是为0，表示整个表）。                                                                                                                                            |
| ev_type      | "char"                   | 规则适用的事件类型： <ul style="list-style-type: none"><li>• 1 = SELECT</li><li>• 2 = UPDATE</li><li>• 3 = INSERT</li><li>• 4 = DELETE</li></ul>                             |
| ev_enabled   | "char"                   | 用于控制复制的触发： <ul style="list-style-type: none"><li>• O = “origin” 和 “local” 模式时触发。</li><li>• D =禁用触发。</li><li>• R = “replica” 时触发。</li><li>• A = 任何模式都会触发。</li></ul> |
| is_instead   | boolean                  | 如果是INSTEAD规则，则为真。                                                                                                                                                  |
| ev_qual      | pg_node_tree             | 规则条件的表达式树（以nodeToString() 形式存在）。                                                                                                                                   |
| ev_action    | pg_node_tree             | 规则动作的查询树（以nodeToString() 形式存在）。                                                                                                                                    |
| state_change | timestamp with time zone | ev_enabled字段的刷新时间。该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。                                                                                                                          |
| ev_src       | text                     | 规则对应视图的原始创建语句。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                                                                                                              |

## 15.2.69 PG\_SECLABEL

PG\_SECLABEL系统表存储数据对象上的安全标签。

**PG\_SHSECLABEL**的作用类似，只是用于在一个数据库集群内共享的数据库对象的安全标签上。



表 15-70 PG\_SECLABEL 字段

| 名字       | 类型      | 引用           | 描述              |
|----------|---------|--------------|-----------------|
| objoid   | oid     | 任意OID属性      | 此安全标签所属的对象的OID。 |
| classoid | oid     | PG_CLASS.oid | 此对象的系统目录的OID。   |
| objsubid | integer | -            | 出现在此对象中的列的序号。   |
| provider | text    | -            | 与此标签相关的标签提供者。   |
| label    | text    | -            | 应用于此对象的安全标签。    |

15.2.70 PG\_SHDEPEND

PG\_SHDEPEND系统表记录数据库对象和共享对象（比如角色）之间的依赖关系。记录的这些信息使DWS可以确保对象在被删除时没有被其他对象引用。

PG\_DEPEND的作用类似，只是它是针对单个数据库中对象之间的依赖。

和大多数其他系统表不同，PG\_SHDEPEND在集群的所有数据库之间共享：每个数据库集群只有一个PG\_SHDEPEND，并非每个数据库一个。

表 15-71 PG\_SHDEPEND 字段

| 名字         | 类型      | 引用              | 描述                                                 |
|------------|---------|-----------------|----------------------------------------------------|
| dbid       | oid     | PG_DATABASE.oid | 依赖对象所在的数据库的OID，如果是共享对象，则为0。                        |
| classid    | oid     | PG_CLASS.oid    | 依赖对象所在的系统表的OID。                                    |
| objid      | oid     | 任意OID属性         | 指定的依赖对象的OID。                                       |
| objsubid   | integer | -               | 对于一个表字段，为字段号（objid和classid参考表本身）。对于所有其他对象类型，该字段为0。 |
| refclassid | oid     | PG_CLASS.oid    | 被引用对象所在的系统表的OID(必须是一个共享表)。                         |
| refobjid   | oid     | 任意OID属性         | 指定的被引用对象的OID。                                      |
| deptype    | "char"  | -               | 定义该依赖关系的特定语义的代码见表后说明。                              |
| objfile    | text    | -               | 用户定义C函数库文件路径。                                      |

在任何情况下，一条PG\_SHDEPEND记录就表明被引用的对象不能在未删除依赖对象的前提下被删除。但是其中也有几种依赖类型由deptype定义的情况：

- SHARED\_DEPENDENCY\_OWNER (o)  
被引用的对象（必须是一个角色）是依赖对象的所有者。

- **SHARED\_DEPENDENCY\_ACL (a)**  
在依赖对象的ACL（访问控制列表，也就是权限列表）中提到被引用的对象（必须是一个角色）。不会为对象的所有者创建SHARED\_DEPENDENCY\_ACL，因为所有者将具有SHARED\_DEPENDENCY\_OWNER记录。
- **SHARED\_DEPENDENCY\_PIN (p)**  
没有依赖对象。这类记录标识系统自身依赖于被依赖对象，因此这种对象绝对不能被删除。此类型的记录只能被initdb创建，依赖对象的字段都为0。

## 15.2.71 PG\_SHDESCRIPTION

PG\_SHDESCRIPTION系统表存储共享数据库对象的可选注释。可以使用COMMENT命令操作注释的内容，使用gsql的\d命令查看注释内容。

PG\_DESCRIPTION提供了类似的功能，它记录了单个数据库中对象的注释。

不同于大多数系统表，PG\_SHDESCRIPTION在集群中所有数据库之间共享：每个数据库集群只有一个PG\_SHDESCRIPTION，而不是每个数据库一个。

表 15-72 PG\_SHDESCRIPTION 字段

| 名字          | 类型   | 引用                            | 描述              |
|-------------|------|-------------------------------|-----------------|
| objoid      | oid  | 任意OID属性                       | 此描述所属的对象的OID。   |
| classoid    | oid  | <a href="#">PG_CLASS</a> .oid | 此对象所在的系统目录的OID。 |
| description | text | -                             | 作为对该对象描述的任意文本。  |

## 15.2.72 PG\_SHSECLABEL

PG\_SHSECLABEL系统表存储在共享数据库对象上的安全标签。安全标签可以用SECURITY LABEL命令操作。

查看安全标签的简单点的方法，请参阅[PG\\_SECLABELS](#)。

[PG\\_SECLABEL](#)的作用类似，只是它是用于在单个数据库内部的对象的安全标签的。

不同于大多数的系统表，PG\_SHSECLABEL在一个集群中的所有数据库中共享：每个数据库集群只有一个PG\_SHSECLABEL，而不是每个数据库一个。

表 15-73 PG\_SHSECLABEL 字段

| 名字       | 类型   | 引用                            | 描述             |
|----------|------|-------------------------------|----------------|
| objoid   | oid  | 任意OID属性                       | 此安全标签所属对象的OID。 |
| classoid | oid  | <a href="#">PG_CLASS</a> .oid | 对象所属系统目录的OID。  |
| provider | text | -                             | 与此标签关联的标签提供者。  |
| label    | text | -                             | 应用于该对象的安全标签。   |

## 15.2.73 PG\_STATISTIC

PG\_STATISTIC系统表存储有关该数据库中表和索引列的统计数据。需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。

表 15-74 PG\_STATISTIC 字段

| 名称          | 类型       | 描述                                                                                                                                                                                            |
|-------------|----------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| starelid    | oid      | 所描述的字段所属的表或者索引。                                                                                                                                                                               |
| starelkind  | "char"   | 所属对象的类型。                                                                                                                                                                                      |
| staattnum   | smallint | 所描述的字段在表中的编号，从1开始。                                                                                                                                                                            |
| stainherit  | boolean  | 是否统计有继承关系的对象。                                                                                                                                                                                 |
| stanullfrac | real     | 该字段中为NULL的记录的比例。                                                                                                                                                                              |
| stawidth    | integer  | 非NULL记录的平均存储宽度，以字节计。                                                                                                                                                                          |
| stadistinct | real     | 标识全局统计信息中所有DN上字段里唯一的非NULL数据值的数目。 <ul style="list-style-type: none"><li>大于0的值是独立数值的实际数目。</li><li>小于0的值是表中行数的分数的负数（比如，一个字段的数值平均出现概率为两次，则可以表示为stadistinct=-0.5）。</li><li>0表示独立数值的数目未知。</li></ul> |
| stakindN    | smallint | 一个编码，表示这种类型的统计存储在pg_statistic行的第n个“槽位”。<br>n的取值范围：1~5                                                                                                                                         |
| staopN      | oid      | 用于生成这些存储在第n个“槽位”的统计信息的操作符。比如，一个柱面图槽位会显示<操作符，该操作符定义了该数据的排序顺序。<br>n的取值范围：1~5                                                                                                                    |
| stanumbersN | real[]   | 第n个“槽位”的相关类型的数值类型统计，如果该槽位和数值类型没有关系，则就是NULL。<br>n的取值范围：1~5                                                                                                                                     |
| stavaluesN  | anyarray | 第n个“槽位”类型的字段数据值，如果该槽位类型不存储任何数据值，则就是NULL。每个数组的元素值实际上都是指定字段的数据类型，因此，除了把这些字段的类型定义成anyarray之外，没有更好的办法。<br>n的取值范围：1~5                                                                              |

| 名称            | 类型   | 描述                                                                                                                                                                                    |
|---------------|------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| stadndistinct | real | 标识dn1上字段里唯一的非NULL数据值的数目。 <ul style="list-style-type: none"><li>大于0的值是独立数值的实际数目。</li><li>小于0的值是表中行数的分数的负数（比如，一个字段的数值平均出现概率为两次，则可以表示为stadistinct=-0.5）。</li><li>0表示独立数值的数目未知。</li></ul> |
| staextinfo    | text | 统计信息的扩展信息。预留字段。                                                                                                                                                                       |

## 15.2.74 PG\_STATISTIC\_EXT

PG\_STATISTIC\_EXT系统表存储有关该数据库中表的扩展统计数据。收集的扩展统计数据范围由用户指定，需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。

表 15-75 PG\_STATISTIC\_EXT 字段

| 名称            | 类型       | 描述                                                                                                                                                                                                  |
|---------------|----------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| starelid      | oid      | 所描述的字段所属的表或者索引。                                                                                                                                                                                     |
| starelkind    | "char"   | 所属对象的类型。                                                                                                                                                                                            |
| stainherit    | boolean  | 是否统计有继承关系的对象。                                                                                                                                                                                       |
| stanullfrac   | real     | 该字段中为NULL的记录的比例。                                                                                                                                                                                    |
| stawidth      | integer  | 非NULL记录的平均存储宽度，以字节计。                                                                                                                                                                                |
| stadistinct   | real     | 标识全局统计信息中所有DN上字段里唯一的非NULL数据值的数目。 <ul style="list-style-type: none"><li>一个大于零的数值是独立数值的实际数目。</li><li>一个小于零的数值是表中行数的分数的负数（比如，一个字段的数值平均出现概率为两次，则可以表示为stadistinct=-0.5）。</li><li>0表示独立数值的数目未知。</li></ul> |
| stadndistinct | real     | 标识dn1上字段里唯一的非NULL数据值的数目。 <ul style="list-style-type: none"><li>一个大于零的数值是独立数值的实际数目。</li><li>一个小于零的数值是表中行数的分数的负数（比如，一个字段的数值平均出现概率为两次，则可以表示为stadistinct=-0.5）。</li><li>0表示独立数值的数目未知。</li></ul>         |
| stakindN      | smallint | 一个编码，表示这种类型的统计存储在pg_statistic行的第n个“槽位”。<br>n的取值范围：1~5                                                                                                                                               |

| 名称              | 类型               | 描述                                                                                                              |
|-----------------|------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| staopN          | oid              | 一个用于生成这些存储在第n个“槽位”的统计信息的操作符。比如，一个柱面图槽位会显示<操作符，该操作符定义了该数据的排序顺序。<br>n的取值范围：1～5                                    |
| stakey          | int2vector       | 所描述的字段编号的数组。                                                                                                    |
| stanumbers<br>N | real[]           | 第n个“槽位”的相关类型的数值类型统计，如果该槽位和数值类型没有关系，则就是NULL。<br>n的取值范围：1～5                                                       |
| stavaluesN      | anyarray         | 第n个“槽位”类型的字段数据值，如果该槽位类型不存储任何数据值，则为NULL。每个数组的元素值实际上都是指定字段的数据类型，因此，除了把这些字段的类型定义成anyarray之外，没有更好的办法。<br>n的取值范围：1～5 |
| staexprs        | pg_node_<br>tree | 扩展统计信息对应的表达式。                                                                                                   |

## 15.2.75 PG\_STAT\_OBJECT

PG\_STAT\_OBJECT系统表存储当前实例上表的统计信息和autovacuum效率信息，并对databaseid、relid和partid字段创建索引。该系统表的更新受[enable\\_pg\\_stat\\_object](#)参数控制。该系统表仅8.2.1及以上集群版本支持。

表 15-76 PG\_STAT\_OBJECT 字段

| 名称                  | 类型     | 引用                                                       | 描述              |
|---------------------|--------|----------------------------------------------------------|-----------------|
| databaseid          | oid    | <a href="#">PG_DATABASE</a><br><a href="#">E.oid</a>     | 数据库OID。         |
| relid               | oid    | <a href="#">PG_CLASS</a> .oi<br>d                        | 表OID，分区表为主表OID。 |
| partid              | oid    | <a href="#">PG_PARTITIO</a><br><a href="#">N</a><br>.oid | 分区OID，普通表此列为0。  |
| numscans            | bigint | -                                                        | 启动顺序扫描的次数。      |
| tuples_returne<br>d | bigint | -                                                        | 顺序扫描抓取的可见元组条数。  |
| tuples_fetche<br>d  | bigint | -                                                        | 抓取的可见元组条数。      |
| tuples_inserte<br>d | bigint | -                                                        | 插入条数。           |

| 名称                                 | 类型                       | 引用 | 描述                  |
|------------------------------------|--------------------------|----|---------------------|
| tuples_updated                     | bigint                   | -  | 更新条数。               |
| tuples_deleted                     | bigint                   | -  | 删除条数。               |
| tuples_hot_updated                 | bigint                   | -  | HOT更新条数。            |
| n_live_tuples                      | bigint                   | -  | 可见元组数。              |
| last_autovacuum_begin_n_dead_tuple | bigint                   | -  | Autovacuum执行前删除元组数。 |
| n_dead_tuples                      | bigint                   | -  | Autovacuum成功后删除元组数。 |
| changes_since_analyze              | bigint                   | -  | Analyze后最近一次数据修改时间。 |
| blocks_fetched                     | bigint                   | -  | 选中的页面数。             |
| blocks_hit                         | bigint                   | -  | 扫描过的页面数。            |
| cu_mem_hit                         | bigint                   | -  | CU内存命中次数。           |
| cu_hdd_sync                        | bigint                   | -  | 从磁盘同步读取CU次数。        |
| cu_hdd_async                       | bigint                   | -  | 从磁盘异步读取CU次数。        |
| data_changed_timestamp             | timestamp with time zone | -  | 最近一次数据修改时间。         |
| data_access_timestamp              | timestamp with time zone | -  | 表的最后一次访问时间。         |
| analyze_timestamp                  | timestamp with time zone | -  | 最近一次analyze时间。      |
| analyze_count                      | bigint                   | -  | Analyze总次数。         |
| autovac_analyze_timestamp          | timestamp with time zone | -  | 最近一次autoanalyze时间。  |
| autovac_analyze_count              | bigint                   | -  | Autoanalyze总次数。     |
| vacuum_timestamp                   | timestamp with time zone | -  | 最近一次vacuum的时间。      |

| 名称                                | 类型                       | 引用 | 描述                                                                                       |
|-----------------------------------|--------------------------|----|------------------------------------------------------------------------------------------|
| vacuum_count                      | bigint                   | -  | vacuum总次数。                                                                               |
| autovac_vacuum_timestamp          | timestamp with time zone | -  | 最近一次autovacuum时间。                                                                        |
| autovac_vacuum_count              | bigint                   | -  | Autovacuum总次数。                                                                           |
| autovacuum_success_count          | bigint                   | -  | 成功执行的autovacuum总次数。                                                                      |
| last_autovacuum_time_cost         | bigint                   | -  | 最近一次成功的autovacuum花费时间，单位：微秒。                                                             |
| avg_autovacuum_time_cost          | bigint                   | -  | 成功执行autovacuum的平均执行时间，单位：微秒。                                                             |
| last_autovacuum_failed_count      | bigint                   | -  | 从上一次autovacuum成功到现在，autovacuum总失败次数。                                                     |
| last_autovacuum_trigger           | smallint                 | -  | 最近一次autovacuum触发方式，用于辅助维护人员进行vacuum情况的判断。                                                |
| last_autovacuum_oldestxmin        | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum成功执行后的oldestxmin。如果表级oldestxmin特性开启，此字段记录此表最近一次(auto)vacuum使用的oldestxmin值。 |
| last_autovacuum_scan_pages        | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum扫描的页面数（仅针对行存表）。                                                            |
| last_autovacuum_dirty_pages       | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum修改的页面数（仅针对行存表）。                                                            |
| last_autovacuum_clear_dead_tuples | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum清理的deadtuple数（仅针对行存表）。                                                     |
| sum_autovacuum_scan_pages         | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计扫描的页面数（仅针对行存表）。                                                 |
| sum_autovacuum_dirty_pages        | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计修改的页面数（仅针对行存表）。                                                 |

| 名称                                  | 类型                       | 引用 | 描述                                                               |
|-------------------------------------|--------------------------|----|------------------------------------------------------------------|
| sum_autovacuum_clear_dead_tuples    | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计清理的deadtuple数（仅针对行存表）。                  |
| last_autovacuum_begin_cu_size       | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum前的CU文件大小（仅针对列存表）。                                  |
| last_autovacuum_cu_size             | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum后的CU文件大小（仅针对列存表）。                                  |
| last_autovacuum_rewrite_size        | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum重写的列存文件大小（仅针对列存表）。                                 |
| last_autovacuum_clear_size          | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum清理的列存文件大小（仅针对列存表）。                                 |
| last_autovacuum_clear_cbtree_tuples | bigint                   | -  | 最近一次autovacuum清理的cbtree tuple数（仅针对列存表）。                          |
| sum_autovacuum_rewrite_size         | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计重写的列存文件大小（仅针对列存表）。                      |
| sum_autovacuum_clear_size           | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计清理的列存文件大小（仅针对列存表）。                      |
| sum_autovacuum_clear_cbtree_tuples  | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计清理的cbtree tuple数（仅针对列存表）。               |
| last_autovacuum_csn                 | bigint                   | -  | 如果表级oldestxmin特性打开，此字段记录此表最近一次(auto)vacuum使用的oldestxmin值对应的CSN值。 |
| last_automerge_timestamp            | timestamp with time zone | -  | 上次表发生automerge的时间（目前仅针对HStore_opt表），该字段仅9.1.0.100及以上版本支持。        |
| last_automerge_time_cost            | bigint                   | -  | 上次表发生automerge的耗时（目前仅针对HStore_opt表），该字段仅9.1.0.100及以上版本支持。        |
| last_automerge_count                | bigint                   | -  | 上次表automerge的记录数（目前仅针对HStore_opt表），该字段仅9.1.0.100及以上版本支持。         |
| read_sql_count_1d                   | bigint                   | -  | 当日表的累计访问次数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                               |
| extra1                              | bigint                   | -  | 预留字段1。                                                           |



15.2.76 PG\_SUBSCRIPTION

PG\_SUBSCRIPTION系统表存储所有现有的订阅。

表 15-77 PG\_SUBSCRIPTION 字段

| 名称              | 类型      | 引用              | 描述                            |
|-----------------|---------|-----------------|-------------------------------|
| oid             | oid     | -               | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。        |
| subdbid         | oid     | PG_DATABASE.oid | 订阅所在的数据库的OID。                 |
| subname         | name    | -               | 订阅的名称。                        |
| subowner        | oid     | PG_AUTHID.oid   | 订阅的拥有者。                       |
| subenabled      | boolean | -               | 如果为真，订阅被启用并且应该被复制。            |
| subconninfo     | text    | -               | 到发布端数据库的连接信息。                 |
| subslotname     | text    | -               | 发布端数据库中复制槽的名称。空表示为NONE。       |
| subpublications | text[]  | -               | 被订阅的发布名称的数组。这些引用的是发布者服务器上的发布。 |

应用示例

查看所有订阅：

```
SELECT * FROM pg_subscription;
subdbid | subname | subowner | subenabled |
subconninfo | subslotname | subpublications
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
15992 | mysub | 10 | t | host=1.1.1.1,2.2.2.2 port=10000,20000 dbname=postgres user=repusr1
password=password_123 | mysub | {mypub}
(1 row)
```

15.2.77 PG\_SYNONYM

PG\_SYNONYM系统表存储同义词对象名与其他数据库对象名间的映射信息。

表 15-78 PG\_SYNONYM 字段

| 名称      | 类型   | 描述     |
|---------|------|--------|
| synname | name | 同义词名称。 |

| 名称           | 类型   | 描述                  |
|--------------|------|---------------------|
| synnamespace | oid  | 该同义词所在的命名空间的OID。    |
| synowner     | oid  | 同义词的所有者，通常是其创建者OID。 |
| synobjschema | name | 关联对象指定的模式名。         |
| synobjname   | name | 关联对象名。              |

## 15.2.78 PG\_TABLESPACE

PG\_TABLESPACE系统表存储表空间信息。

表 15-79 PG\_TABLESPACE 字段

| 名称         | 类型        | 描述                      |
|------------|-----------|-------------------------|
| spcname    | name      | 表空间名。                   |
| spcowner   | oid       | 表空间的所有者，通常是其创建者。        |
| spcacl     | aclitem[] | 访问权限。具体请参见GRANT和REVOKE。 |
| spcoptions | text[]    | 表空间的选项。                 |
| spcmaxsize | text      | 可使用的最大磁盘空间大小，单位Byte。    |

## 15.2.79 PG\_TRIGGER

PG\_TRIGGER系统表存储触发器信息。

| 名称            | 类型       | 描述                                                                                   |
|---------------|----------|--------------------------------------------------------------------------------------|
| tgrelid       | oid      | 触发器所在表的OID。                                                                          |
| tgname        | name     | 触发器名。                                                                                |
| tgfoid        | oid      | 触发器OID。                                                                              |
| tgtype        | smallint | 触发器类型。                                                                               |
| tgenabled     | "char"   | O表示触发器在“origin”和“local”模式下触发。<br>D表示触发器被禁用。<br>R表示触发器在“replica”模式下触发。<br>A表示触发器始终触发。 |
| tgisinternal  | boolean  | 内部触发器标识，如果为true表示内部触发器。                                                              |
| tgconstrrelid | oid      | 完整性约束引用的表。                                                                           |

| 名称             | 类型           | 描述                            |
|----------------|--------------|-------------------------------|
| tgconstrindid  | oid          | 完整性约束的索引。                     |
| tgconstraint   | oid          | 约束触发器在pg_constraint中的OID。     |
| tgdeferrable   | boolean      | 约束触发器是为DEFERRABLE类型。          |
| tginitdeferred | boolean      | 约束触发器是否为INITIALLY DEFERRED类型。 |
| tgargs         | smallint     | 触发器函数入参个数。                    |
| tgattr         | int2vector   | 当触发器指定列时的列号，未指定则为空数组。         |
| tgargs         | bytea        | 传递给触发器的参数。                    |
| tgqual         | pg_node_tree | 表示触发器的WHEN条件，如果没有则为null。      |

### 15.2.80 PG\_TS\_CONFIG

PG\_TS\_CONFIG系统表包含表示文本搜索配置的选项。一个配置指定一个特定的文本搜索解析器和一个用于解析器输出类型的字典列表。

解析器在PG\_TS\_CONFIG记录中显示，但是字典映射的标记是由 [PG\\_TS\\_CONFIG\\_MAP](#)中的辅助记录定义的。

表 15-80 PG\_TS\_CONFIG 字段

| 名字           | 类型     | 引用                                | 描述                     |
|--------------|--------|-----------------------------------|------------------------|
| oid          | oid    | -                                 | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| cfgname      | name   | -                                 | 文本搜索配置名。               |
| cfgnamespace | oid    | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid | 此配置所在的命名空间的OID。        |
| cfgowner     | oid    | <a href="#">PG_AUTHID</a> .oid    | 配置的所有者。                |
| cfgparser    | oid    | <a href="#">PG_TS_PARSER</a> .oid | 此配置的文本搜索解析器的OID。       |
| cfgoptions   | text[] | -                                 | 分词相关配置选项。              |

### 15.2.81 PG\_TS\_CONFIG\_MAP

PG\_TS\_CONFIG\_MAP系统表包含为每个文本搜索配置的解析器的每种输出符号类型，显示有哪些文本搜索字典可供查询以及以哪种顺序搜索。

表 15-81 PG\_TS\_CONFIG\_MAP 字段

| 名字           | 类型      | 引用                                | 描述                                          |
|--------------|---------|-----------------------------------|---------------------------------------------|
| mapcfg       | oid     | <a href="#">PG_TS_CONFIG</a> .oid | 拥有此映射记录的 <a href="#">PG_TS_CONFIG</a> 的OID。 |
| maptokentype | integer | -                                 | 由配置的解析器发出的一个符号类型。                           |
| mapseqno     | integer | -                                 | 查询该项的顺序。                                    |
| mapdict      | oid     | <a href="#">PG_TS_DICT</a> .oid   | 查询的文本搜索字典的OID。                              |

## 15.2.82 PG\_TS\_DICT

PG\_TS\_DICT系统表包含定义文本搜索字典的项。字典取决于文本搜索模板，该模板显示所有需要实现的功能。字典本身提供了用户可设置参数的模板。

即允许字典通过非权限用户创建。参数由文本字符串dictinitoption指定，参数的格式和意义取决于模板。

表 15-82 PG\_TS\_DICT 字段

| 名字             | 类型   | 引用                                  | 描述                     |
|----------------|------|-------------------------------------|------------------------|
| oid            | oid  | -                                   | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| dictname       | name | -                                   | 文本搜索字典名。               |
| dictnamespace  | oid  | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid   | 此字典所在的命名空间的OID。        |
| dictowner      | oid  | <a href="#">PG_AUTHID</a> .oid      | 字典的所有者。                |
| dicttemplate   | oid  | <a href="#">PG_TS_TEMPLATE</a> .oid | 此字典的文本搜索模板的OID。        |
| dictinitoption | text | -                                   | 模板的初始化选项字符串。           |

## 15.2.83 PG\_TS\_PARSER

PG\_TS\_PARSER系统表包含定义文本解析器的项。解析器负责分割输入文本为词位，并且为每个词位分配标记类型。因为解析器必须通过C语言级别的函数实现，所以新解析器必须由数据库系统管理员创建。

表 15-83 PG\_TS\_PARSER 字段

| 名字           | 类型      | 引用                                | 描述                     |
|--------------|---------|-----------------------------------|------------------------|
| oid          | oid     | -                                 | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| prsname      | name    | -                                 | 文本搜索解析器名称。             |
| prsnamespace | oid     | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid | 解析器所在的命名空间的OID。        |
| prsstart     | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 解析器的启动函数的OID。          |
| prstoken     | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 解析器的下一个标记函数的OID。       |
| prsend       | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 解析器的关闭函数的OID。          |
| prsheadline  | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 解析器的标题函数的OID。          |
| prsllextype  | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 解析器的lextype函数的OID。     |

## 15.2.84 PG\_TS\_TEMPLATE

PG\_TS\_TEMPLATE系统表包含定义文本搜索模板的项。模板是文本搜索字典的类的实现框架。因为模板必须通过C语言级别的函数实现，索引新模板的创建必须由数据库系统管理员创建。

表 15-84 PG\_TS\_TEMPLATE 字段

| 名字            | 类型      | 引用                                | 描述                     |
|---------------|---------|-----------------------------------|------------------------|
| oid           | oid     | -                                 | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。 |
| tmplname      | name    | -                                 | 文本搜索模板名。               |
| tmplnamespace | oid     | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid | 模板所属的命名空间的OID。         |
| tmplinit      | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 模板的初始化函数的OID。          |
| tmpllexize    | regproc | <a href="#">PG_PROC</a> .oid      | 模板的lexize函数的OID。       |

## 15.2.85 PG\_TYPE

PG\_TYPE系统表存储数据类型的相关信息。

表 15-85 PG\_TYPE 字段

| 名称             | 类型       | 描述                                                                                                                                                     |
|----------------|----------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| typname        | name     | 数据类型名称。                                                                                                                                                |
| typnamespace   | oid      | 此类型所在的命名空间的OID。                                                                                                                                        |
| typowner       | oid      | 此类型的所有者。                                                                                                                                               |
| typplen        | smallint | 对于定长类型是该类型内部表现形式的字节数。对于变长类型typplen为负值。 <ul style="list-style-type: none"><li>• -1表示一种“变长”（有长度字属性的数据）。</li><li>• -2表示一个以NULL结尾的C字符串。</li></ul>          |
| typbyval       | boolean  | 指定内部传递这个类型的数值时是传值还是传引用。如果该类型的TYPLEN不是1, 2, 4, 8, TYPBYVAL建议设置为false。变长类型通常是传引用。即使TYPLEN允许传值, TYPBYVAL也可以为false。                                        |
| typtype        | "char"   | <ul style="list-style-type: none"><li>• b表示基础类型。</li><li>• c表示复合类型（比如，一个表的行类型）。</li><li>• e表示枚举类型。</li><li>• p表示伪类型。</li></ul> 参见typrelid和typbasetype。 |
| typcategory    | "char"   | 数据类型的模糊分类，可用于解析器使用的数据转换依据。                                                                                                                             |
| typispreferred | boolean  | 如果为真，则数据符合TYPCATEGORY所指定的转换规则时进行转换。                                                                                                                    |
| typisdefined   | boolean  | 如果定义了类型，则为真。如果是一种尚未定义的类型占位符，则为假。如果为假，则除了该类型名称，命名空间和OID之外没有可依赖的对象。                                                                                      |
| typdelim       | "char"   | 分析数组输入时，分隔两个此类型数值的字符。请注意，分隔符是与数组元素数据类型相关联，而不是与数组数据类型相关联。                                                                                               |
| typrelid       | oid      | 如果是复合类型（请参见typtype），则此字段指向pg_class中定义该表的行。对于独立的复合类型，pg_class记录并不表示一个表，但是总需要它来查找该类型连接的pg_attribute记录。非复合类型为0。                                           |

| 名称         | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
|------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| typelem    | oid     | 如果不为0，则它标识pg_type中的另一行。当前类型可以像一个产生类型为typelem的数组来描述。<br>“true”数组类型是变长的（typlen= -1），但是某些定长（typlen > 0）类型也有非零的typelem（比如name和point）。如果一个定长类型有typelem，则其内部形式必须是typelem数据类型的某个数目的个数值，不能有其他数据。变长数组类型有一个该数组子过程定义的头（文件）。                                                                                                                                                                          |
| typarray   | oid     | 如果不为0，则表示在pg_type中有对应的类型记录。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| typinput   | regproc | 输入转换函数（文本格式）。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
| typoutput  | regproc | 输出转换函数（文本格式）。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
| typreceive | regproc | 输入转换函数（二进制格式），如果没有则为0。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| typsend    | regproc | 输出转换函数（二进制格式），如果没有则为0。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| typmodin   | regproc | 输入类型修改符函数，如果为0，则不支持。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| typmodout  | regproc | 输出类型修改符函数，如果为0，则不支持。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| typanalyze | regproc | 自定义的ANALYZE函数，如果使用标准函数，则为0。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| typalign   | "char"  | 当存储此类型的数值时要求的对齐方式。适用于磁盘存储以及该值在数据库中的大多数形式。如果数值是连续存储的，比如在磁盘上以完全的裸数据的形式存放时，则先在此类型的数据前填充空白，这样它就可以按照要求的边界存储。对齐引用是该序列中第一个数据的开头。可能的值包含： <ul style="list-style-type: none"><li>• c = char对齐，即不需要对齐。</li><li>• s = short对齐（在大多数机器上是2字节）</li><li>• i = int对齐（在大多数机器上是4字节）</li><li>• d = double对齐（在大多数机器上是8字节，但不一定是全部）</li></ul> <b>须知</b><br>对于系统表里使用的类型，在pg_type里定义的尺寸和对齐方式要和编译器在表示表行的结构中布局方式保持一致。 |

| 名称            | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
|---------------|--------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| typstorage    | "char"       | <p>指明一个变长类型（那些有typlen = -1）是否准备好应付非常规值，以及对这种属性的类型的缺省策略是什么。可能的值包含：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• p：数值总是以简单方式存储。</li><li>• e：数值可以存储在一个"次要"关系中（如果有该关系，请参见pg_class.reltoastrelid）。</li><li>• m：数值可以以内联压缩方式存储。</li><li>• x：数值可以以内联压缩方式或者在"次要"表里存储。</li></ul> <p><b>须知</b><br/>m域也可以移到从属表里存储，但只是最后的解决方法（首先移动e和x域）。</p> |
| typnotnull    | boolean      | 表示在某类型上的一个NOTNULL约束。目前只用于域。                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| typbasetype   | oid          | 如果这是一个衍生类型（请参见typtype），则该标识作为这个类型的基础的类型。如果不是衍生类型则为零。                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| typtypmod     | integer      | 域使用typtypmod记录要应用于其基础类型上的typmod（如果基础类型不使用typmod，则为-1）。如果此类型不是域，则为-1。                                                                                                                                                                                                                                                           |
| typndims      | integer      | 如果一个域是数组，则typndims是数组维数的数值（即typbasetype是一个数组类型；域的类型elem将匹配基本类型的typelem）。除了数组类型的域以外的类型为0。                                                                                                                                                                                                                                       |
| typcollation  | oid          | 指定类型的排序规则。如果为0，则表示不支持排序规则。                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| typdefaultbin | pg_node_tree | 如果不为NULL，则为该类型缺省表达式的nodeToString() 表现形式。目前这个字段只用于域。                                                                                                                                                                                                                                                                            |
| typdefault    | text         | 如果某类型没有相关缺省值，则为NULL。如果typdefaultbin不为NULL，则typdefault必须包含一个typdefaultbin代表的缺省表达式的人类可读版本。如果typdefaultbin为NULL但typdefault不为NULL，typdefault则是该类型缺省值的外部表现形式，可以将其输入到类型的转换器生成一个常量。                                                                                                                                                   |
| typacl        | aclitem[]    | 访问权限。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |

## 15.2.86 PG\_USER\_MAPPING

PG\_USER\_MAPPING系统表存储从本地用户到远程的映射。

需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。普通用户可以使用视图[PG\\_USER\\_MAPPINGS](#)进行查询。



表 15-86 PG\_USER\_MAPPING 字段

| 名字        | 类型     | 引用                                    | 描述                                |
|-----------|--------|---------------------------------------|-----------------------------------|
| oid       | oid    | -                                     | 行标识符（隐藏属性，必须明确选择才会显示）。            |
| umuser    | oid    | <a href="#">PG_AUTHID.oid</a>         | 被映射的本地用户的OID，如果用户映射是公共的则为0。       |
| umserver  | oid    | <a href="#">PG_FOREIGN_SERVER.oid</a> | 包含此映射的外部服务器的OID。                  |
| umoptions | text[] | -                                     | 用户映射指定选项，使用“keyword=value”格式的字符串。 |

## 15.2.87 PG\_USER\_STATUS

PG\_USER\_STATUS系统表提供了访问数据库用户的状态。需要有系统管理员权限才可以访问此系统表

表 15-87 PG\_USER\_STATUS 字段

| 名称        | 类型                       | 描述                                                                                                                |
|-----------|--------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| roloid    | oid                      | 角色的标识。                                                                                                            |
| failcount | integer                  | 尝试失败次数。                                                                                                           |
| locktime  | timestamp with time zone | 角色被锁定的时间点。                                                                                                        |
| rolstatus | smallint                 | 角色的状态。 <ul style="list-style-type: none"><li>0：正常状态。</li><li>1：由于登录失败次数超过阈值被锁定了一定的时间。</li><li>2：被管理员锁定。</li></ul> |
| permpace  | bigint                   | 角色在当前实例上已经使用的永久表存储空间大小。                                                                                           |
| tempSPACE | bigint                   | 角色在当前实例上已经使用的临时表存储空间大小。                                                                                           |

## 15.2.88 PG\_WORKLOAD\_ACTION

PG\_WORKLOAD\_ACTION系统表存储query\_band的信息。

表 15-88 PG\_WORKLOAD\_ACTION 字段

| 名称     | 类型   | 描述                |
|--------|------|-------------------|
| qband  | name | query band键值对。    |
| class  | name | query band关联行为类别。 |
| object | name | query band关联行为。   |
| action | name | query band关联行为表现。 |

## 15.2.89 PGXC\_CLASS

PGXC\_CLASS系统表存储每张表的复制或分布信息。

表 15-89 PGXC\_CLASS 字段

| 名称              | 类型               | 描述                                                                                                                                   |
|-----------------|------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| pcrelid         | oid              | 表的OID。                                                                                                                               |
| pclocatortype   | "char"           | 定位器类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>• H: hash</li><li>• M: Modulo</li><li>• N: Round Robin</li><li>• R: Replicate</li></ul> |
| pchashalgorithm | smallint         | 使用哈希算法分布元组。                                                                                                                          |
| pchashbuckets   | smallint         | 哈希容器的值。                                                                                                                              |
| pgroup          | name             | 节点组名称。                                                                                                                               |
| redistributed   | "char"           | 表已经完成重分布。                                                                                                                            |
| redis_order     | integer          | 重分布的顺序。                                                                                                                              |
| pcattnum        | int2vector       | 用作分布键的列标号。                                                                                                                           |
| nodeoids        | oidvector_extend | 表分布的节点OID列表。                                                                                                                         |
| options         | text             | 系统内部保留字段，存储扩展状态信息。                                                                                                                   |

## 15.2.90 PGXC\_GROUP

PGXC\_GROUP系统表存储节点组信息，在存算分离3.0版本中，每个逻辑集群节点组称为一个VW（Virtual Warehouse），而在存储KV层，每一个VW会和一个vgroup相对应。

表 15-90 PGXC\_GROUP 字段

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                                                                                                                                                   |
|---------------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| group_name          | name                     | 节点组名称。                                                                                                                                                                                               |
| in_redistribution   | "char"                   | 是否需要重分布： <ul style="list-style-type: none"><li>• n表示NodeGroup没有再进行重分布。</li><li>• y表示NodeGroup是重分布过程中的源节点组。</li><li>• t表示NodeGroup是重分布过程中的目的节点组。</li><li>• s表示NodeGroup不需要重分布，重分布过程将跳过此节点组。</li></ul> |
| group_members       | oidvector_extend         | 节点组的节点OID列表。                                                                                                                                                                                         |
| group_buckets       | text                     | 分布数据桶的集合。                                                                                                                                                                                            |
| is_installation     | boolean                  | 是否安装子集群。                                                                                                                                                                                             |
| group_acl           | aclitem[]                | 访问权限。                                                                                                                                                                                                |
| group_kind          | "char"                   | 节点组类型： <ul style="list-style-type: none"><li>• i表示安装节点组，包含所有DN节点。</li><li>• n表示普通非逻辑集群节点组。</li><li>• v表示逻辑集群节点组。</li><li>• e表示弹性集群节点组</li><li>• r表示复制表节点组，只能用于创建复制表，可以包含一个或多个逻辑集群节点组。</li></ul>      |
| group_ckpt_csn      | xid                      | 节点组最近一次执行增量抽取的CSN。                                                                                                                                                                                   |
| vgroup_id           | xid                      | 节点组对应vgroup的ID标识。                                                                                                                                                                                    |
| vgroup_bucket_count | oid                      | 节点组对应vgroup的桶数目。                                                                                                                                                                                     |
| group_ckpt_time     | timestamp with time zone | 节点组最近一次执行增量抽取的物理时间。                                                                                                                                                                                  |
| apply_kv_duration   | integer                  | 节点组最近一次执行增量抽取中增量扫描耗时(单位为秒)。                                                                                                                                                                          |
| ckpt_duration       | integer                  | 节点组最近一次执行增量抽取中checkpoint耗时（单位为秒）。                                                                                                                                                                    |



|                                                               |   |       |       |           |   |       |           |   |   |
|---------------------------------------------------------------|---|-------|-------|-----------|---|-------|-----------|---|---|
| +-----+-----+                                                 |   |       |       |           |   |       |           |   |   |
| +-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+ |   |       |       |           |   |       |           |   |   |
| datanode1                                                     | D |       | 55504 | localhost |   | 55504 | localhost | t | f |
| 888802358                                                     |   | 55505 | 55507 | 0         | 0 | f     | f         |   |   |
| datanode2                                                     | D |       | 55508 | localhost |   | 55508 | localhost | t | f |
| -905831925                                                    |   | 55509 | 55511 | 0         | 0 | f     | f         |   |   |
| coordinator1                                                  | C |       | 55500 | localhost |   | 55500 | localhost | t | f |
| 1938253334                                                    |   | 0     | 0     | 0         | 0 | t     | f         |   |   |
| datanode3                                                     | D |       | 55542 | localhost |   | 55542 | localhost | t | f |
| -1894792127                                                   |   | 57552 | 55544 | 0         | 0 | f     | t         |   |   |
| datanode4                                                     | D |       | 55546 | localhost |   | 55546 | localhost | t | f |
| -1307323892                                                   |   | 57808 | 55548 | 0         | 0 | f     | t         |   |   |
| datanode5                                                     | D |       | 55550 | localhost |   | 55550 | localhost | t | f |
| 1797586929                                                    |   | 58064 | 55552 | 0         | 0 | f     | t         |   |   |
| datanode6                                                     | D |       | 55554 | localhost |   | 55554 | localhost | t | f |
| 587455710                                                     |   | 58320 | 55556 | 0         | 0 | f     | t         |   |   |
| datanode7                                                     | D |       | 55558 | localhost |   | 55558 | localhost | t | f |
| -1685037427                                                   |   | 58576 | 55560 | 0         | 0 | f     | t         |   |   |
| datanode8                                                     | D |       | 55562 | localhost |   | 55562 | localhost | t | f |
| -993847320                                                    |   | 58832 | 55564 | 0         | 0 | f     | t         |   |   |
| (9 rows)                                                      |   |       |       |           |   |       |           |   |   |

15.2.92 PLAN\_TABLE\_DATA

PLAN\_TABLE\_DATA系统表存储了用户通过执行EXPLAIN PLAN收集到的计划信息。与 [PLAN\\_TABLE](#)视图不同的是PLAN\_TABLE\_DATA表存储了所有session和user执行EXPLAIN PLAN收集的计划信息。

表 15-92 PLAN\_TABLE 字段

| 名称           | 类型            | 描述                                       |
|--------------|---------------|------------------------------------------|
| session_id   | text          | 表示插入该条数据的会话，由服务线程启动时间戳和服务线程ID组成。受非空约束限制。 |
| user_id      | oid           | 用户ID，用于标识触发插入该条数据的用户。受非空约束限制。            |
| statement_id | varchar2(30)  | 用户输入的查询标签。                               |
| plan_id      | bigint        | 查询标识。                                    |
| id           | int           | 计划中的节点编号。                                |
| operation    | varchar2(30)  | 操作描述。                                    |
| options      | varchar2(255) | 操作选项。                                    |
| object_name  | name          | 操作对应的对象名，来自于用户定义。                        |
| object_type  | varchar2(30)  | 对象类型。                                    |
| object_owner | name          | 对象所属schema，来自于用户定义。                      |

| 名称         | 类型             | 描述        |
|------------|----------------|-----------|
| projection | varchar2(4000) | 操作输出的列信息。 |

#### 说明

- PLAN\_TABLE\_DATA中包含了当前节点所有用户、所有会话的数据，仅管理员有访问权限。普通用户可以通过**PLAN\_TABLE**视图查看属于自己的数据。
- 对于不活跃（已退出）的会话，其在PLAN\_TABLE\_DATA中的数据会在一定时间（默认5min）后被gs\_clean清理。用户也可以手动执行gs\_clean -C选项对表中不活跃的会话数据进行清理。
- PLAN\_TABLE\_DATA中的数据是用户通过执行EXPLAIN PLAN命令后由系统自动插入表中，因此禁止用户手动对数据进行插入或更新，否则会引起表中的数据混乱。需要对表中数据删除时，建议通过**PLAN\_TABLE**视图。
- statement\_id、object\_name、object\_owner和projection字段内容遵循用户定义的大小写存储，其它字段内容采用大写存储。

## 15.2.93 SNAPSHOT

SNAPSHOT系统表记录每次创建性能视图快照的起止时间，设置enable\_wdr\_snapshot为on后，该表由后台快照线程创建并维护。需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。

#### 须知

- 此系统表的schema是dbms\_om。
- 禁止从外部修改或删除此表，否则可能引起视图快照相关功能异常。

表 15-93 dbms\_om.snapshot 字段

| 名称          | 类型                       | 描述                |
|-------------|--------------------------|-------------------|
| snapshot_id | name                     | 快照ID（此字段为主键和分布键）。 |
| start_ts    | timestamp with time zone | 快照开始时间。           |
| end_ts      | timestamp with time zone | 快照结束时间。           |

## 15.2.94 SQL\_OUTLINE

SQL\_OUTLINE系统表记录语句的计划信息，planmgmt\_options设置了相应取值后，会为满足条件的语句生成sql\_hash、plan\_hash、outline\_name并保存计划到此系统表。

## 须知

- 此系统表的schema是dbms\_om。
- 禁止从外部修改或删除此表，否则可能引起plan management相关功能异常。
- 此系统表当前不支持自动清理，开启plan management自动提取并保存outline功能后，需关注此系统表空间使用情况，避免占用空间过大导致集群异常。

表 15-94 SQL\_OUTLINE 字段

| 名称              | 类型                       | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
|-----------------|--------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| outline_name    | text                     | outline的名字，值以outline_开头。                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| sql_hash        | text                     | 生成该计划的实际sql的sql_hash，值以sql_开头。                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| plan_hash       | text                     | 该计划的plan_hash，值以plan_开头。                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| create_time     | timestamp with time zone | 该outline生成的时间。                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| outline_version | numeric                  | outline的版本号。<br><b>说明</b><br>不同版本号的outline支持的hint类型不同，具体如下： <ul style="list-style-type: none"><li>• 821.001：支持join顺序的hint、join方式的hint和scan方式的hint。</li><li>• 821.002：在821.001的基础上，增加了对stream方式的hint（不含AGG重分布分布键hint）。</li><li>• 910.001：在821.002的基础上，增加了对skew方式的hint，支持join和agg两种场景下的skew hint提取。</li></ul> |
| outline         | text                     | 通过计划自动生成的outline字符串。                                                                                                                                                                                                                                                                                        |

## 15.2.95 TABLES\_SNAP\_TIMESTAMP

TABLES\_SNAP\_TIMESTAMP系统表记录每次对每个性能视图创建快照的起止时间，设置enable\_wdr\_snapshot为on后，该表由后台快照线程创建并维护。需要有系统管理员权限才可以访问此系统表。

表 15-95 dbms\_om.tables\_snap\_timestamp 字段

| 名称          | 类型   | 描述                |
|-------------|------|-------------------|
| snapshot_id | name | 快照ID（此字段为主键和分布键）。 |
| db_name     | text | 视图所属数据库名称。        |
| tablename   | text | 视图名称。             |

| 名称       | 类型                       | 描述      |
|----------|--------------------------|---------|
| start_ts | timestamp with time zone | 快照开始时间。 |
| end_ts   | timestamp with time zone | 快照结束时间。 |

**须知**

- 此系统表的schema是dbms\_om。
- 禁止从外部修改或删除此表，否则可能引起视图快照相关功能异常。

## 15.2.96 性能视图快照系统表

设置enable\_wdr\_snapshot为on后，后台快照线程会创建并维护以“SNAP\_+视图名称”方式命名的系统表，用于记录各性能视图的快照结果。需要有系统管理员权限才可以访问下列系统表。

- SNAP\_PGXC\_OS\_RUN\_INFO
- SNAP\_PGXC\_WAIT\_EVENTS
- SNAP\_PGXC\_INSTR\_UNIQUE\_SQL
- SNAP\_PGXC\_STAT\_BAD\_BLOCK
- SNAP\_PGXC\_STAT\_BGWRITER
- SNAP\_PGXC\_STAT\_REPLICATION
- SNAP\_PGXC\_REPLICATION\_SLOTS
- SNAP\_PGXC\_SETTINGS
- SNAP\_PGXC\_INSTANCE\_TIME
- SNAP\_GLOBAL\_WORKLOAD\_TRANSACTION
- SNAP\_PGXC\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT
- SNAP\_PGXC\_STAT\_DATABASE
- SNAP\_GLOBAL\_STAT\_DATABASE
- SNAP\_PGXC\_REDO\_STAT
- SNAP\_GLOBAL\_REDO\_STAT
- SNAP\_PGXC\_REL\_IOSTAT
- SNAP\_GLOBAL\_REL\_IOSTAT
- SNAP\_PGXC\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL
- SNAP\_PGXC\_NODE\_STAT\_RESET\_TIME
- SNAP\_PGXC\_SQL\_COUNT
- SNAP\_GLOBAL\_TABLE\_STAT
- SNAP\_GLOBAL\_TABLE\_CHANGE\_STAT



- SNAP\_GLOBAL\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT
- SNAP\_GLOBAL\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT

此类系统表除增加snapshot\_id字段（bigint类型）外，其余的字段定义与对应视图相同，且各表的分布键均为snapshot\_id。

例如，SNAP\_PGXC\_OS\_RUN\_INFO，用于存储PGXC\_OS\_RUN\_INFO视图的快照，其字段新增了snapshot\_id，其余字段含义均与PGXC\_OS\_RUN\_INFO视图相同。

须知

- 以上系统表的schema都是dbms\_om。
- 禁止从外部修改或删除以上系统表，否则可能引起视图快照相关功能异常。

## 15.3 系统视图

### 15.3.1 ALL\_ALL\_TABLES

ALL\_ALL\_TABLES视图存储当前用户所能访问的表或视图。

表 15-96 ALL\_ALL\_TABLES 字段

| 名称              | 类型   | 描述          |
|-----------------|------|-------------|
| owner           | name | 表或视图的所有者。   |
| table_name      | name | 表或视图的名称。    |
| tablespace_name | name | 表或视图所在的表空间。 |

### 15.3.2 ALL\_CONSTRAINTS

ALL\_CONSTRAINTS视图存储当前用户可访问的约束的信息。

表 15-97 ALL\_CONSTRAINTS 字段

| 名称              | 类型                        | 描述                                                                                                                        |
|-----------------|---------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| constraint_name | vcharacter<br>varying(64) | 约束名。                                                                                                                      |
| constraint_type | text                      | 约束类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>• c表示检查约束。</li><li>• f表示外键约束。</li><li>• p表示主键约束。</li><li>• u表示唯一约束。</li></ul> |

| 名称          | 类型                    | 描述                         |
|-------------|-----------------------|----------------------------|
| table_name  | character varying(64) | 约束相关的表名。                   |
| index_owner | character varying(64) | 约束相关的索引的所有者（只针对唯一约束和主键约束）。 |
| index_name  | character varying(64) | 约束相关的索引名（只针对唯一约束和主键约束）。    |

### 15.3.3 ALL\_CONS\_COLUMNS

ALL\_CONS\_COLUMNS视图存储当前用户可访问的约束字段的信息。

表 15-98 ALL\_CONS\_COLUMNS 字段

| 名称              | 类型                    | 描述       |
|-----------------|-----------------------|----------|
| table_name      | character varying(64) | 约束相关的表名。 |
| column_name     | character varying(64) | 约束相关的列名。 |
| constraint_name | character varying(64) | 约束名。     |
| position        | smallint              | 表中列的位置。  |

### 15.3.4 ALL\_COL\_COMMENTS

ALL\_COL\_COMMENTS视图存储当前用户可访问的表或视图中字段的注释信息。

表 15-99 ALL\_COL\_COMMENTS 字段

| 名称          | 类型                    | 描述        |
|-------------|-----------------------|-----------|
| column_name | character varying(64) | 列名。       |
| table_name  | character varying(64) | 表名或视图名。   |
| owner       | character varying(64) | 表或视图的所有者。 |
| comments    | text                  | 注释。       |

### 15.3.5 ALL\_DEPENDENCIES

ALL\_DEPENDENCIES视图存储了当前用户可访问的函数、高级包之间的依赖关系。

须知

因为相关信息的限制，目前DWS中，此表为空表，表内没有任何记录。

表 15-100 ALL\_DEPENDENCIES 字段

| 名称                   | 类型                     | 描述              |
|----------------------|------------------------|-----------------|
| owner                | character varying(30)  | 对象的所有者。         |
| name                 | character varying(30)  | 对象的名称。          |
| type                 | character varying(17)  | 对象的类型。          |
| referenced_owner     | character varying(30)  | 引用对象的所有者。       |
| referenced_name      | character varying(64)  | 引用对象的名称。        |
| referenced_type      | character varying(17)  | 引用对象的类型。        |
| referenced_link_name | character varying(128) | 引用对象的链接的名称。     |
| schemaid             | numeric                | 当前schema的ID。    |
| dependency_type      | character varying(4)   | 依赖类型（REF或HARD）。 |

15.3.6 ALL\_IND\_COLUMNS

ALL\_IND\_COLUMNS视图存储了当前用户可访问的所有索引的字段信息。

表 15-101 ALL\_IND\_COLUMNS 字段

| 名称              | 类型                    | 描述       |
|-----------------|-----------------------|----------|
| index_owner     | character varying(64) | 索引的所有者。  |
| index_name      | character varying(64) | 索引名。     |
| table_owner     | character varying(64) | 表的所有者。   |
| table_name      | character varying(64) | 表名。      |
| column_name     | name                  | 列名。      |
| column_position | smallint              | 索引中列的位置。 |

15.3.7 ALL\_IND\_EXPRESSIONS

ALL\_IND\_EXPRESSIONS视图存储了当前用户可访问的表达式索引的信息。

表 15-102 ALL\_IND\_EXPRESSIONS 字段

| 名称                | 类型                    | 描述              |
|-------------------|-----------------------|-----------------|
| index_owner       | character varying(64) | 索引的所有者。         |
| index_name        | character varying(64) | 索引名。            |
| table_owner       | character varying(64) | 表的所有者。          |
| table_name        | character varying(64) | 表名。             |
| column_expression | text                  | 定义列的基于函数的索引表达式。 |
| column_position   | smallint              | 索引中列的位置。        |

### 15.3.8 ALL\_INDEXES

ALL\_INDEXES视图存储了当前用户可访问的索引信息。

表 15-103 ALL\_INDEXES 字段

| 名称          | 类型                    | 描述              |
|-------------|-----------------------|-----------------|
| owner       | character varying(64) | 索引的所有者。         |
| index_name  | character varying(64) | 索引名。            |
| table_name  | character varying(64) | 索引对应的表名。        |
| uniqueness  | text                  | 表示索引是否为唯一索引。    |
| generated   | character varying(1)  | 表示索引的名称是否为系统生成。 |
| partitioned | character(3)          | 表示索引是否具有分区表的性质。 |

### 15.3.9 ALL\_OBJECTS

ALL\_OBJECTS视图记录了当前用户可访问的数据库对象。

表 15-104 ALL\_OBJECTS 字段

| 名称          | 类型   | 描述      |
|-------------|------|---------|
| owner       | name | 对象的所有者。 |
| object_name | name | 对象的名称。  |
| object_id   | oid  | 对象的OID。 |

| 名称            | 类型                       | 描述         |
|---------------|--------------------------|------------|
| object_type   | name                     | 对象的类型。     |
| namespace     | oid                      | 对象所在的命名空间。 |
| created       | timestamp with time zone | 对象的创建时间。   |
| last_ddl_time | timestamp with time zone | 对象的最后修改时间。 |

须知

created和last\_ddl\_time支持的范围参见PG\_OBJECT中的记录范围。

15.3.10 ALL\_PROCEDURES

ALL\_PROCEDURES视图存储了当前用户可访问的所有存储过程或函数信息。

表 15-105 ALL\_PROCEDURES 字段

| 名称          | 类型   | 描述      |
|-------------|------|---------|
| owner       | name | 对象的所有者。 |
| object_name | name | 对象名称。   |

15.3.11 ALL\_SEQUENCES

ALL\_SEQUENCES视图存储当前用户能够访问的所有序列。

表 15-106 ALL\_SEQUENCES 字段

| 名称             | 类型     | 描述     |
|----------------|--------|--------|
| sequence_owner | name   | 序列所有者。 |
| sequence_name  | name   | 序列的名称。 |
| min_value      | bigint | 序列最小值。 |
| max_value      | bigint | 序列最大值。 |
| increment_by   | bigint | 序列的增量。 |

| 名称         | 类型           | 描述                                                                                               |
|------------|--------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------|
| cycle_flag | character(1) | 表示序列是否是循环序列，取值为Y或N。 <ul style="list-style-type: none"><li>Y表示是循环序列。</li><li>N表示不是循环序列。</li></ul> |

### 15.3.12 ALL\_SOURCE

ALL\_SOURCE视图存储当前用户可访问的存储过程或函数信息，且提供存储过程或函数定义的字段。

表 15-107 ALL\_SOURCE 字段

| 名称    | 类型   | 描述      |
|-------|------|---------|
| owner | name | 对象的所有者。 |
| name  | name | 对象名称。   |
| type  | name | 对象的类型。  |
| text  | text | 对象的定义。  |

### 15.3.13 ALL\_SYNONYMS

ALL\_SYNONYMS视图存储了当前用户可访问的所有同义词信息。

表 15-108 ALL\_SYNONYMS 字段

| 名称                | 类型   | 描述         |
|-------------------|------|------------|
| owner             | text | 同义词的所有者。   |
| schema_name       | text | 同义词所属模式名。  |
| synonym_name      | text | 同义词的名称。    |
| table_owner       | text | 关联对象的所有者。  |
| table_schema_name | text | 关联对象所属模式名。 |
| table_name        | text | 关联对象名。     |

### 15.3.14 ALL\_TAB\_COLUMNS

ALL\_TAB\_COLUMNS视图存储了当前用户可访问的表和视图的列的描述信息。

表 15-109 ALL\_TAB\_COLUMNS 字段

| 名称             | 类型                     | 描述                                                   |
|----------------|------------------------|------------------------------------------------------|
| owner          | character varying(64)  | 表或视图的所有者。                                            |
| table_name     | character varying(64)  | 表名或视图名。                                              |
| column_name    | character varying(64)  | 列名。                                                  |
| data_type      | character varying(128) | 列的数据类型。                                              |
| column_id      | integer                | 对象创建或增加列时列的序号。                                       |
| data_length    | integer                | 列的字节长度。                                              |
| avg_col_len    | numeric                | 列的平均长度（单位字节）。                                        |
| nullable       | bpchar                 | 该列是否允许为空，对于主键约束和非空约束，该值为n。                           |
| data_precision | integer                | 数据类型的精度，对于numeric数据类型有效，其他类型为NULL。                   |
| data_scale     | integer                | 小数点右边的位数，对于numeric数据类型有效，其他类型为0。                     |
| char_length    | numeric                | 列的长度（单位字符），只对varchar，nvarchar2，bpchar，char类型有效。      |
| schema         | character varying(64)  | 包含该表或视图的命名空间。                                        |
| kind           | text                   | 当前记录所属的种类，如果此列属于表，则此字段显示为table；如果此列属于视图，则此字段显示为view。 |

15.3.15 ALL\_TAB\_COMMENTS

ALL\_TAB\_COMMENTS视图存储当前用户可访问的所有表和视图的注释信息。

表 15-110 ALL\_TAB\_COMMENTS 字段

| 名称         | 类型                    | 描述        |
|------------|-----------------------|-----------|
| owner      | character varying(64) | 表或视图的所有者。 |
| table_name | character varying(64) | 表或视图的名称。  |
| comments   | text                  | 注释。       |

## 15.3.16 ALL\_TABLES

ALL\_TABLES视图存储当前用户可访问的所有表。

表 15-111 ALL\_TABLES 字段

| 名称              | 类型                    | 描述                                                                                    |
|-----------------|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------|
| owner           | character varying(64) | 表的所有者。                                                                                |
| table_name      | character varying(64) | 表名。                                                                                   |
| tablespace_name | character varying(64) | 表所在的表空间名称。                                                                            |
| status          | character varying(8)  | 当前记录是否有效。                                                                             |
| temporary       | character(1)          | 表是否为临时表。 <ul style="list-style-type: none"><li>Y表示是临时表。</li><li>N表示不是临时表。</li></ul>   |
| dropped         | character varying     | 当前记录是否已删除。 <ul style="list-style-type: none"><li>YES表示已删除。</li><li>NO表示未删除。</li></ul> |
| num_rows        | numeric               | 表的估计行数。                                                                               |

## 15.3.17 ALL\_USERS

ALL\_USERS视图存储记录数据库中所有用户，但不对用户信息进行详细的描述。

表 15-112 ALL\_USERS 字段

| 名称       | 类型   | 描述      |
|----------|------|---------|
| username | name | 用户名。    |
| user_id  | oid  | 用户的OID。 |

## 15.3.18 ALL\_VIEWS

ALL\_VIEWS视图存储了当前用户可访问的所有视图描述信息。

表 15-113 ALL\_VIEWS 字段

| 名称        | 类型   | 描述      |
|-----------|------|---------|
| owner     | name | 视图的所有者。 |
| view_name | name | 视图的名称。  |



| 名称          | 类型      | 描述      |
|-------------|---------|---------|
| text_length | integer | 视图文本长度。 |
| text        | text    | 视图文本。   |

### 15.3.19 DBA\_DATA\_FILES

DBA\_DATA\_FILES视图存储关于数据库文件的描述。需要有系统管理员权限才可以访问。

表 15-114 DBA\_DATA\_FILES 字段

| 名称              | 类型               | 描述           |
|-----------------|------------------|--------------|
| tablespace_name | name             | 文件所属的表空间的名称。 |
| bytes           | double precision | 文件的字节长度。     |

### 15.3.20 DBA\_USERS

DBA\_USERS视图存储关于数据库所有用户名信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

表 15-115 DBA\_USERS 字段

| 名称       | 类型                    | 描述   |
|----------|-----------------------|------|
| username | character varying(64) | 用户名。 |

### 15.3.21 DBA\_COL\_COMMENTS

DBA\_COL\_COMMENTS视图存储关于数据库中表和视图中字段的注释信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称          | 类型                    | 描述        |
|-------------|-----------------------|-----------|
| column_name | character varying(64) | 列名。       |
| table_name  | character varying(64) | 表名或视图名。   |
| owner       | character varying(64) | 表或视图的所有者。 |
| comments    | text                  | 注释。       |

### 15.3.22 DBA\_CONSTRAINTS

DBA\_CONSTRAINTS视图存储关于数据库表中约束的信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称              | 类型                        | 描述                                                                                                                        |
|-----------------|---------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| constraint_name | vcharacter<br>varying(64) | 约束名。                                                                                                                      |
| constraint_type | text                      | 约束类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>• c表示检查约束。</li><li>• f表示外键约束。</li><li>• p表示主键约束。</li><li>• u表示唯一约束。</li></ul> |
| table_name      | character<br>varying(64)  | 约束相关的表名。                                                                                                                  |
| index_owner     | character<br>varying(64)  | 约束相关的索引的所有者（只针对唯一约束和主键约束）。                                                                                                |
| index_name      | character<br>varying(64)  | 约束相关的索引名（只针对唯一约束和主键约束）。                                                                                                   |

### 15.3.23 DBA\_CONS\_COLUMNS

DBA\_CONS\_COLUMNS视图存储关于数据库表中约束字段的信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称              | 类型                       | 描述       |
|-----------------|--------------------------|----------|
| table_name      | character<br>varying(64) | 约束相关的表名。 |
| column_name     | character<br>varying(64) | 约束相关的列名。 |
| constraint_name | character<br>varying(64) | 约束名。     |
| position        | smallint                 | 表中列的位置。  |

### 15.3.24 DBA\_IND\_COLUMNS

DBA\_IND\_COLUMNS视图存储关于数据库中所有索引的字段信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称              | 类型                    | 描述       |
|-----------------|-----------------------|----------|
| index_owner     | character varying(64) | 索引的所有者。  |
| index_name      | character varying(64) | 索引名。     |
| table_owner     | character varying(64) | 表的所有者。   |
| table_name      | character varying(64) | 表名。      |
| column_name     | name                  | 列名。      |
| column_position | smallint              | 索引中列的位置。 |

### 15.3.25 DBA\_IND\_EXPRESSIONS

DBA\_IND\_EXPRESSIONS视图存储了数据库中的表达式索引的信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称                | 类型                    | 描述              |
|-------------------|-----------------------|-----------------|
| index_owner       | character varying(64) | 索引的所有者。         |
| index_name        | character varying(64) | 索引名。            |
| table_owner       | character varying(64) | 表的所有者。          |
| table_name        | character varying(64) | 表名。             |
| column_expression | text                  | 定义列的基于函数的索引表达式。 |
| column_position   | smallint              | 索引中列的位置。        |

### 15.3.26 DBA\_IND\_PARTITIONS

DBA\_IND\_PARTITIONS视图存储数据库中所有索引分区的信息。数据库中每个分区表的每个索引分区（如果存在的话）在DBA\_IND\_PARTITIONS里都会有一行记录。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称          | 类型                    | 描述                  |
|-------------|-----------------------|---------------------|
| index_owner | character varying(64) | 索引分区所属分区表索引的所有者的名称。 |
| schema      | character varying(64) | 索引分区所属分区表索引的模式。     |
| index_name  | character varying(64) | 索引分区所属分区表索引的名称。     |

| 名称                     | 类型                    | 描述                                                                                                                     |
|------------------------|-----------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| partition_name         | character varying(64) | 索引分区的名称。                                                                                                               |
| index_partition_usable | boolean               | 索引分区是否可用。                                                                                                              |
| high_value             | text                  | 索引分区所对应的表分区的边界（范围分区为上边界，列表分区为边界值集合）。<br>前向兼容的保留字段，8.1.3集群版本新增pretty_high_value用于记录此信息。                                 |
| pretty_high_value      | text                  | 索引分区所对应的表分区的边界（范围分区为上边界，列表分区为边界值集合）。<br>查询结果为表分区对应边界表达式的即时反编译输出。该字段的输出比high_value的信息更详细，根据实际使用场景可输出collaton、字段数据类型等信息。 |
| def_tablespace_name    | name                  | 索引分区的表空间名称。                                                                                                            |

### 15.3.27 DBA\_INDEXES

DBA\_INDEXES视图存储关于数据库下的所有索引信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称          | 类型                    | 描述              |
|-------------|-----------------------|-----------------|
| owner       | character varying(64) | 索引的所有者。         |
| index_name  | character varying(64) | 索引名。            |
| table_name  | character varying(64) | 索引对应的表名。        |
| uniqueness  | text                  | 表示索引是否为唯一索引。    |
| generated   | character varying(1)  | 表示索引名称是否为系统生成。  |
| partitioned | character(3)          | 表示索引是否具有分区表的性质。 |

### 15.3.28 DBA\_OBJECTS

DBA\_OBJECTS视图存储了数据库中所有数据库对象。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称            | 类型                       | 描述         |
|---------------|--------------------------|------------|
| owner         | name                     | 对象的所有者。    |
| object_name   | name                     | 对象的名称。     |
| object_id     | oid                      | 对象的OID。    |
| object_type   | name                     | 对象的类型。     |
| namespace     | oid                      | 对象所在的命名空间。 |
| created       | timestamp with time zone | 对象的创建时间。   |
| last_ddl_time | timestamp with time zone | 对象的最后修改时间。 |

须知

created和last\_ddl\_time支持的范围参见[PG\\_OBJECT](#)中的记录范围。

### 15.3.29 DBA\_PART\_INDEXES

DBA\_PART\_INDEXES视图存储数据库中所有分区表索引的信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称                     | 类型                    | 描述                                                                                    |
|------------------------|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------|
| index_owner            | character varying(64) | 分区表索引的所有者名称。                                                                          |
| schema                 | character varying(64) | 分区表索引的模式。                                                                             |
| index_name             | character varying(64) | 分区表索引的名称。                                                                             |
| table_name             | character varying(64) | 分区表索引所属的分区表名称。                                                                        |
| partitioning_type      | text                  | 分区表的分区策略。<br><b>说明</b><br>当前分区表策略仅支持范围分区（Range Partitioning）和列表分区（List Partitioning）。 |
| partition_count        | bigint                | 分区表索引的索引分区的个数。                                                                        |
| def_tablespace_name    | name                  | 分区表索引的表空间名称。                                                                          |
| partitioning_key_count | integer               | 分区表的分区键个数。                                                                            |

### 15.3.30 DBA\_PART\_TABLES

DBA\_PART\_TABLES视图存储数据中所有分区表的信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称                     | 类型                    | 描述                                                                                    |
|------------------------|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------|
| table_owner            | character varying(64) | 分区表的所有者名称。                                                                            |
| schema                 | character varying(64) | 分区表的模式。                                                                               |
| table_name             | character varying(64) | 分区表的名称。                                                                               |
| partitioning_type      | text                  | 分区表的分区策略。<br><b>说明</b><br>当前分区表策略仅支持范围分区（Range Partitioning）和列表分区（List Partitioning）。 |
| partition_count        | bigint                | 分区表的分区个数。                                                                             |
| def_tablespace_name    | name                  | 分区表的表空间名称。                                                                            |
| partitioning_key_count | integer               | 分区表的分区键个数。                                                                            |

### 15.3.31 DBA\_PROCEDURES

DBA\_PROCEDURES视图存储关于数据库下的所有存储过程或函数信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称              | 类型                    | 描述           |
|-----------------|-----------------------|--------------|
| owner           | character varying(64) | 存储过程或函数的所有者。 |
| object_name     | character varying(64) | 存储过程或函数名称。   |
| argument_number | smallint              | 存储过程入参个数。    |

### 15.3.32 DBA\_SEQUENCES

DBA\_SEQUENCES视图存储关于数据库下的所有序列信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称             | 类型                    | 描述      |
|----------------|-----------------------|---------|
| sequence_owner | character varying(64) | 序列的所有者。 |

| 名称            | 类型                    | 描述     |
|---------------|-----------------------|--------|
| sequence_name | character varying(64) | 序列的名称。 |

### 15.3.33 DBA\_SOURCE

DBA\_SOURCE视图存储关于数据库下的所有存储过程或函数信息，且提供存储过程或函数定义的字段。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称    | 类型                    | 描述           |
|-------|-----------------------|--------------|
| owner | character varying(64) | 存储过程或函数的所有者。 |
| name  | character varying(64) | 存储过程或函数的名称。  |
| text  | text                  | 存储过程或函数的定义。  |

### 15.3.34 DBA\_SYNONYMS

DBA\_SYNONYMS视图存储关于数据库下的所有同义词信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

表 15-116 DBA\_SYNONYMS 字段

| 名称                | 类型   | 描述         |
|-------------------|------|------------|
| owner             | text | 同义词的所有者。   |
| schema_name       | text | 同义词所属模式名。  |
| synonym_name      | text | 同义词的名称。    |
| table_owner       | text | 关联对象的所有者。  |
| table_schema_name | text | 关联对象所属模式名。 |
| table_name        | text | 关联对象名。     |

### 15.3.35 DBA\_TAB\_COLUMNS

DBA\_TAB\_COLUMNS视图存储关于表和视图的字段的信息。数据库里每个表的每个字段都在DBA\_TAB\_COLUMNS里有一行。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称         | 类型                    | 描述        |
|------------|-----------------------|-----------|
| owner      | character varying(64) | 表或视图的所有者。 |
| table_name | character varying(64) | 表名或视图名。   |

| 名称             | 类型                     | 描述                                                   |
|----------------|------------------------|------------------------------------------------------|
| column_name    | character varying(64)  | 列名。                                                  |
| data_type      | character varying(128) | 列的数据类型。                                              |
| column_id      | integer                | 创建表或视图时列的序号。                                         |
| data_length    | integer                | 列的字节长度。                                              |
| comments       | text                   | 注释。                                                  |
| avg_col_len    | numeric                | 列的平均长度（单位字节）。                                        |
| nullable       | bpchar                 | 该列是否允许为空，对于主键约束和非空约束，该值为n。                           |
| data_precision | integer                | 数据类型的精度，对于numeric数据类型有效，其他类型为NULL。                   |
| data_scale     | integer                | 小数点右边的位数，对于numeric数据类型有效，其他类型为0。                     |
| char_length    | numeric                | 列的长度（单位字符），只对varchar, nvarchar2, bpchar, char类型有效。   |
| schema         | character varying(64)  | 包含该表或视图的命名空间。                                        |
| kind           | text                   | 当前记录所属的种类，如果此列属于表，则此字段显示为table；如果此列属于视图，则此字段显示为view。 |

应用示例

查询指定schema下的所有表字段信息：

```
SELECT * FROM DBA_TAB_COLUMNS WHERE schema = 'public';
owner | table_name | column_name | data_type | column_id | data_length | comments | avg_col_len |
nullable | data_precision | data_scale | char_length | schema | kind
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
dbadmin | t_customer | id | int4 | 1 | 4 | 主键 | |
0 | public | table
dbadmin | student | sschool | varchar | 4 | 10 | | |
0 | 10 | public | table
dbadmin | student | sgender | varchar | 3 | 10 | | |
0 | 10 | public | table
dbadmin | student | sname | varchar | 2 | 10 | | |
0 | 10 | public | table
dbadmin | student | sid | varchar | 1 | 10 | | |
0 | 10 | public | table
dbadmin | t_customer | email | varchar | 4 | 32 | email | |
0 | 32 | public | table
dbadmin | t_customer | gender | varchar | 3 | 10 | 性别 | |
0 | 10 | public | table
dbadmin | t_customer | cust_name | varchar | 2 | 32 | 名字 | |
0 | 32 | public | table
(8 rows)
```



### 15.3.36 DBA\_TAB\_COMMENTS

DBA\_TAB\_COMMENTS视图存储关于数据库下的所有表和视图的注释信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称         | 类型                    | 描述        |
|------------|-----------------------|-----------|
| owner      | character varying(64) | 表或视图的所有者。 |
| table_name | character varying(64) | 表或视图的名称。  |
| comments   | text                  | 注释。       |

### 15.3.37 DBA\_TAB\_PARTITIONS

DBA\_TAB\_PARTITIONS视图提供数据库中所有分区的信息。

| 名称                | 类型                    | 描述                                                                                                      |
|-------------------|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| table_owner       | character varying(64) | 分区所在表的所有者。                                                                                              |
| schema            | character varying(64) | 分区表模式。                                                                                                  |
| table_name        | character varying(64) | 表名。                                                                                                     |
| partition_name    | character varying(64) | 分区的名称。                                                                                                  |
| high_value        | text                  | 范围分区的上边界，或列表分区的边界值集合。<br>前向兼容的保留字段，8.1.3集群版本新增pretty_high_value用于记录此信息。                                 |
| pretty_high_value | text                  | 范围分区的上边界，或列表分区的边界值集合。<br>查询结果为表分区对应边界表达式的即时反编译输出。该字段的输出比high_value的信息更详细，根据实际使用场景可输出collaton、字段数据类型等信息。 |
| tablespace_name   | name                  | 分区所在表空间的名称。                                                                                             |

#### 应用示例

查看分区表的分区信息：

```
CREATE TABLE web_returns_p1
(
 wr_returned_date_sk integer,
 wr_returned_time_sk integer,
 wr_item_sk integer NOT NULL,
 wr_refunded_customer_sk integer
```

```
)
WITH (orientation = column)
DISTRIBUTE BY HASH (wr_item_sk)
PARTITION BY RANGE (wr_returned_date_sk)
(
 PARTITION p2016 VALUES LESS THAN(20161231),
 PARTITION p2017 VALUES LESS THAN(20171231),
 PARTITION p2018 VALUES LESS THAN(20181231),
 PARTITION p2019 VALUES LESS THAN(20191231),
 PARTITION p2020 VALUES LESS THAN(maxvalue)
);

SELECT * FROM dba_tab_partitions where table_name='web_returns_p1';
table_owner | schema | table_name | partition_name | high_value | pretty_high_value | tablespace_name
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
dbadmin | public | web_returns_p1 | p2016 | 20161231 | 20161231 | DEFAULT TABLESPACE
dbadmin | public | web_returns_p1 | p2017 | 20171231 | 20171231 | DEFAULT TABLESPACE
dbadmin | public | web_returns_p1 | p2018 | 20181231 | 20181231 | DEFAULT TABLESPACE
dbadmin | public | web_returns_p1 | p2019 | 20191231 | 20191231 | DEFAULT TABLESPACE
dbadmin | public | web_returns_p1 | p2020 | MAXVALUE | MAXVALUE | DEFAULT
TABLESPACE
(5 rows)
```

15.3.38 DBA\_TABLES

DBA\_TABLES视图存储关于数据库下的所有表信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称              | 类型                    | 描述                                                                                    |
|-----------------|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------|
| owner           | character varying(64) | 表的所有者。                                                                                |
| table_name      | character varying(64) | 表名。                                                                                   |
| tablespace_name | character varying(64) | 表所在的表空间的名称。                                                                           |
| status          | character varying(8)  | 当前记录是否有效。                                                                             |
| temporary       | character(1)          | 是否为临时表。 <ul style="list-style-type: none"><li>Y表示是临时表。</li><li>N表示不是临时表。</li></ul>    |
| dropped         | character varying     | 当前记录是否已删除。 <ul style="list-style-type: none"><li>YES表示已删除。</li><li>NO表示未删除。</li></ul> |
| num_rows        | numeric               | 表的估计行数。                                                                               |

15.3.39 DBA\_TABLESPACES

DBA\_TABLESPACES视图存储有关可用的表空间的信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

表 15-117 DBA\_TABLESPACES 字段

| 名称              | 类型                    | 描述      |
|-----------------|-----------------------|---------|
| tablespace_name | character varying(64) | 表空间的名称。 |

### 15.3.40 DBA\_TRIGGERS

DBA\_TRIGGERS视图存储关于数据库内的触发器信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称           | 类型                    | 描述           |
|--------------|-----------------------|--------------|
| trigger_name | character varying(64) | 触发器名称。       |
| table_name   | character varying(64) | 定义触发器的表的名称。  |
| table_owner  | character varying(64) | 定义触发器的表的所有者。 |

### 15.3.41 DBA\_VIEWS

DBA\_VIEWS视图存储关于数据库内的视图信息。需要有系统管理员权限才可以访问。

| 名称        | 类型                    | 描述      |
|-----------|-----------------------|---------|
| owner     | character varying(64) | 视图的所有者。 |
| view_name | character varying(64) | 视图的名称。  |

### 15.3.42 DUAL

DUAL视图是数据库根据数据字典自动创建的，它只有一个文本字段，且只有一行，用于保存表达式计算结果。任何用户都可以访问它。

表 15-118 DUAL 字段

| 名称    | 类型   | 描述       |
|-------|------|----------|
| dummy | text | 表达式计算结果。 |

### 15.3.43 GET\_ALL\_TSC\_INFO

重新获取所有节点TSC信息。该视图仅8.2.1及以上集群版本支持。

表 15-119 返回值字段

| 名称                    | 类型      | 描述                 |
|-----------------------|---------|--------------------|
| node_name             | text    | 节点名称。              |
| tsc_mult              | bigint  | TSC换算乘数。           |
| tsc_shift             | bigint  | TSC换算位移数。          |
| tsc_frequency         | float8  | TSC频率。             |
| tsc_use_frequency     | boolean | 是否使用TSC频率进行时间换算。   |
| tsc_ready             | boolean | 是否可以使用TSC频率进行时间换算。 |
| tsc_scalar_error_info | text    | 获取TSC换算信息的错误信息。    |
| tsc_freq_error_info   | text    | 获取TSC频率的错误信息。      |

### 15.3.44 GET\_TABLESPACE\_OBS\_FILE

GET\_TABLESPACE\_OBS\_FILE视图用于获取当前节点上一个表空间内的PG\_DB\_FILE系统表上的全部文件信息。该视图仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

表 15-120 GET\_TABLESPACE\_OBS\_FILE 字段

| 名称              | 类型     | 描述           |
|-----------------|--------|--------------|
| db_oid          | oid    | 数据库OID。      |
| table_space_oid | oid    | 表空间OID。      |
| relfilenode     | oid    | 表的物理目录ID。    |
| file_id         | bigint | 文件ID。        |
| file_type       | text   | 文件类型。        |
| file_size       | bigint | 文件大小，单位Byte。 |
| file_path       | text   | 文件绝对路径。      |

### 15.3.45 GET\_TSC\_INFO

重新获取当前节点TSC信息。该视图仅8.2.1及以上集群版本支持。

表 15-121 返回值字段

| 名称                    | 类型      | 描述                 |
|-----------------------|---------|--------------------|
| node_name             | text    | 节点名称。              |
| tsc_mult              | bigint  | TSC换算乘数。           |
| tsc_shift             | bigint  | TSC换算位移数。          |
| tsc_frequency         | float8  | TSC频率。             |
| tsc_use_frequency     | boolean | 是否使用TSC频率进行时间换算。   |
| tsc_ready             | boolean | 是否可以使用TSC频率进行时间换算。 |
| tsc_scalar_error_info | text    | 获取TSC换算信息的错误信息。    |
| tsc_freq_error_info   | text    | 获取TSC频率的错误信息。      |

### 15.3.46 GLOBAL\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT

GLOBAL\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT视图提供当前数据库所有列存表的IO统计数据。其字段的名称、类型和顺序与GS\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT视图相同，具体的字段请参考表15-122。各统计字段为所有节点对应字段之和。

表 15-122 GS\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT 字段

| 名称         | 类型     | 描述                           |
|------------|--------|------------------------------|
| schemaname | name   | 表的命名空间。                      |
| relname    | name   | 表的名称。                        |
| heap_read  | bigint | 堆逻辑读块数。                      |
| heap_hit   | bigint | 堆命中块数。                       |
| idx_read   | bigint | 索引逻辑读块数。                     |
| idx_hit    | bigint | 索引命中块数。                      |
| cu_read    | bigint | Compression Unit逻辑读个数。       |
| cu_hit     | bigint | Compression Unit命中个数。        |
| cidx_read  | bigint | Compression Unit Index逻辑读个数。 |
| cidx_hit   | bigint | Compression Unit Index命中个数。  |

### 15.3.47 GLOBAL\_REDO\_STAT

GLOBAL\_REDO\_STAT视图显示集群中所有节点上XLOG重做过程中的统计信息总和。除avgiotim（表示所有节点平均的重做写入时间）外，其余字段名称和PV\_REDO\_STAT视图相同，但其余字段含义为各节点上PV\_REDO\_STAT视图同名字段的数值之和。

表 15-123 GLOBAL\_REDO\_STAT 字段

| 名称        | 类型     | 描述             |
|-----------|--------|----------------|
| phywrts   | bigint | 所有节点物理写次数之和。   |
| phyblkwrt | bigint | 所有节点物理写块数之和。   |
| wrietim   | bigint | 所有节点物理写消耗时间之和。 |
| avgiotim  | bigint | 所有节点平均的重做写入时间。 |
| lstiotim  | bigint | 所有节点上一次写入时间之和。 |
| miniotim  | bigint | 所有节点最小写入时间之和。  |
| maxiowtm  | bigint | 所有节点最大写入时间之和。  |

 说明

需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

### 15.3.48 GLOBAL\_REL\_IOSTAT

GLOBAL\_REL\_IOSTAT视图显示集群中所有节点上磁盘读写统计信息的总和。其各字段的名称与GS\_REL\_IOSTAT视图相同，但含义为各节点上GS\_REL\_IOSTAT视图同名字段的数值之和。

表 15-124 GLOBAL\_REL\_IOSTAT 字段

| 名称        | 类型     | 描述           |
|-----------|--------|--------------|
| phyrds    | bigint | 所有节点读磁盘次数之和。 |
| phywrts   | bigint | 所有节点写磁盘次数之和。 |
| phyblkrd  | bigint | 所有节点读磁盘页数之和。 |
| phyblkwrt | bigint | 所有节点写磁盘页数之和。 |

 说明

需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

### 15.3.49 GLOBAL\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT

GLOBAL\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT视图提供当前数据库所有行存表的IO统计数据。其字段的名称、类型和顺序与GS\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT视图相同，具体的字段请参考[表15-125](#)。各统计字段为所有节点对应字段之和。

表 15-125 GS\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT 字段

| 名称         | 类型     | 描述                |
|------------|--------|-------------------|
| schemaname | name   | 表的命名空间。           |
| relname    | name   | 表的名称。             |
| heap_read  | bigint | 堆逻辑读块数。           |
| heap_hit   | bigint | 堆命中块数。            |
| idx_read   | bigint | 索引逻辑读块数。          |
| idx_hit    | bigint | 索引命中块数。           |
| toast_read | bigint | TOAST表逻辑读块数。      |
| toast_hit  | bigint | TOAST表命中块数。       |
| tidx_read  | bigint | TOAST表Index逻辑读个数。 |
| tidx_hit   | bigint | TOAST表Index命中个数。  |

### 15.3.50 GLOBAL\_STAT\_DATABASE

GLOBAL\_STAT\_DATABASE视图显示集群中所有节点上数据库的状态和统计信息之和。

- CN上查询GLOBAL\_STAT\_DATABASE视图，返回的结果除stats\_reset字段（当前CN上的状态重置时间）之外，其余字段表示在集群内相关节点上的数值之和。需注意，因GLOBAL\_STAT\_DATABASE视图中各字段的逻辑含义不同，求和的范围也有所不同。
- 在DN上查询视图GLOBAL\_STAT\_DATABASE，所得结果与[表15-126](#)相同。

表 15-126 GLOBAL\_STAT\_DATABASE 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                                      | 求和范围 |
|-------------|---------|---------------------------------------------------------|------|
| datid       | oid     | 数据库OID。                                                 | -    |
| datname     | name    | 数据库名。                                                   | -    |
| numbackends | integer | 当前节点上连接到该数据库的后端数。这是该视图中唯一一个反映目前状态值的列；所有列均返回自上次重置以来的累积值。 | CN   |

| 名称             | 类型                       | 描述                                                                                       | 求和范围  |
|----------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------|-------|
| xact_commit    | bigint                   | 当前节点上该数据库中已经提交的事务数。                                                                      | CN    |
| xact_rollback  | bigint                   | 当前节点上该数据库中已经回滚的事务数。                                                                      | CN    |
| blks_read      | bigint                   | 当前节点上该数据库中读取的磁盘块的数量。                                                                     | DN    |
| blks_hit       | bigint                   | 当前节点上高速缓存中发现的磁盘块的个数，即缓存中命中的块数（只包括DWS缓冲区高速缓存，不包括文件系统的缓存）。                                 | DN    |
| tup_returned   | bigint                   | 当前节点上该数据库查询返回的行数。                                                                        | DN    |
| tup_fetched    | bigint                   | 当前节点上该数据库查询抓取的行数。                                                                        | DN    |
| tup_inserted   | bigint                   | 当前节点上该数据库插入的行数。                                                                          | DN    |
| tup_updated    | bigint                   | 当前节点上该数据库更新的行数。                                                                          | DN    |
| tup_deleted    | bigint                   | 当前节点上该数据库删除的行数。                                                                          | DN    |
| conflicts      | bigint                   | 当前节点上由于数据库恢复冲突取消的查询数量（只在备用服务器上发生）。请参见 <a href="#">PG_STAT_DATABASE_CONFLICTS</a> 获取更多信息。 | CN和DN |
| temp_files     | bigint                   | 当前节点上该数据库创建的临时文件个数。计算所有临时文件，不论为什么创建临时文件（比如排序或者哈希），而且不考虑log_temp_files设置。                 | DN    |
| temp_bytes     | bigint                   | 当前节点上该数据库写入临时文件的大小。计算所有临时文件，不论为什么创建临时文件，而且不考虑log_temp_files设置。                           | DN    |
| deadlocks      | bigint                   | 当前节点上该数据库中发生的死锁数量。                                                                       | CN和DN |
| blk_read_time  | double precision         | 当前节点上该数据库后端读取数据文件块花费的时间，以毫秒计算。                                                           | DN    |
| blk_write_time | double precision         | 当前节点上该数据库后端写入数据文件块花费的时间，以毫秒计算。                                                           | DN    |
| stats_reset    | timestamp with time zone | 当前节点上该数据库统计重置的时间。                                                                        | -     |



### 15.3.51 GLOBAL\_TABLE\_CHANGE\_STAT

GLOBAL\_TABLE\_CHANGE\_STAT视图显示当前数据库中所有表格（不包括外表）变更情况。表示次数的各字段为实例启动以来的累计值。

表 15-127 GLOBAL\_TABLE\_CHANGE\_STAT 字段

| 名称                | 类型                       | 描述                                                   |
|-------------------|--------------------------|------------------------------------------------------|
| schemaname        | name                     | 表的命名空间。                                              |
| relname           | name                     | 表的名称。                                                |
| last_vacuum       | timestamp with time zone | 最后一次手动Vacuum的时间。                                     |
| vacuum_count      | bigint                   | 手动Vacuum的次数。为各CN节点上次数之和。                             |
| last_autovacuum   | timestamp with time zone | 最后一次自动Vacuum的时间。                                     |
| autovacuum_count  | bigint                   | 自动Vacuum的次数。为各CN节点上次数之和。                             |
| last_analyze      | timestamp with time zone | 最后一次分析（包括手动和自动）的时间。                                  |
| analyze_count     | bigint                   | 分析（包括手动和自动）的次数。由于analyze会同时在所有节点上进行，该字段为所有CN节点上的最大值。 |
| last_autoanalyze  | timestamp with time zone | 最后一次自动分析的时间。                                         |
| autoanalyze_count | bigint                   | 自动分析的次数。为各CN节点上次数之和。                                 |
| last_change       | bigint                   | 最后一次修改（INSERT，UPDATE或DELETE）的时间。                     |

### 15.3.52 GLOBAL\_TABLE\_STAT

GLOBAL\_TABLE\_STAT视图显示当前数据库中所有表格（不包括外表）的统计信息。除live\_tuples和dead\_tuples为当前实时值外，其余各统计字段为实例启动以来的累计值。

表 15-128 GLOBAL\_TABLE\_STAT 字段

| 名称                | 类型     | 描述                                               |
|-------------------|--------|--------------------------------------------------|
| schemaname        | name   | 表的命名空间。                                          |
| relname           | name   | 表的名称。                                            |
| distribute_mode   | char   | 表的分布方式，与系统表 pgxc_class 中的 pcclocatortype 字段含义相同。 |
| seq_scan          | bigint | 顺序扫描的次数。如果是分区表，显示各个分区扫描次数的和。                     |
| seq_tuple_read    | bigint | 顺序扫描的行数。                                         |
| index_scan        | bigint | 索引扫描的次数。                                         |
| index_tuple_read  | bigint | 索引扫描的行数。                                         |
| tuple_inserted    | bigint | 插入的行数。如果是复制表，显示各节点最大值；如果是分布表，显示各节点之和。            |
| tuple_updated     | bigint | 更新的行数。如果是复制表，显示各节点最大值；如果是分布表，显示各节点之和。            |
| tuple_deleted     | bigint | 删除的行数。如果是复制表，显示各节点最大值；如果是分布表，显示各节点之和。            |
| tuple_hot_updated | bigint | 热更新的行数。如果是复制表，显示各节点最大值；如果是分布表，显示各节点之和。           |
| live_tuples       | bigint | 活元组数量。显示各节点最大值；如果是分布表，显示各节点之和。<br>只适用行存表。        |
| dead_tuples       | bigint | 死元组数量。显示各节点最大值；如果是分布表，显示各节点之和。<br>只适用行存表。        |

### 15.3.53 GLOBAL\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT

GLOBAL\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT 视图显示集群中所有 Workload 控制组内 SQL 语句执行次数的统计信息，包括 SELECT、UPDATE、INSERT、DELETE 语句的执行次数统计，以及 DDL、DML、DCL 类型语句的执行次数统计。

表 15-129 GLOBAL\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT 字段

| 名称           | 类型     | 描述             |
|--------------|--------|----------------|
| workload     | name   | Workload控制组名称。 |
| select_count | bigint | SELECT数量。      |
| update_count | bigint | UPDATE数量。      |
| insert_count | bigint | INSERT数量。      |
| delete_count | bigint | DELETE数量。      |
| ddl_count    | bigint | DDL数量。         |
| dml_count    | bigint | DML数量。         |
| dcl_count    | bigint | DCL数量。         |

### 15.3.54 GLOBAL\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME

GLOBAL\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME视图显示集群中所有Workload控制组内SQL语句执行的响应时间的统计信息，包括SELECT、UPDATE、INSERT、DELETE语句的最大、最小、平均、以及总响应时间，单位为微秒。

表 15-130 GLOBAL\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME 字段

| 名称                  | 类型     | 描述             |
|---------------------|--------|----------------|
| workload            | name   | Workload控制组名称。 |
| total_select_elapse | bigint | SELECT总响应时间。   |
| max_select_elapse   | bigint | SELECT最大响应时间。  |
| min_select_elapse   | bigint | SELECT最小响应时间。  |
| avg_select_elapse   | bigint | SELECT平均响应时间。  |
| total_update_elapse | bigint | UPDATE总响应时间。   |
| max_update_elapse   | bigint | UPDATE最大响应时间。  |
| min_update_elapse   | bigint | UPDATE最小响应时间。  |
| avg_update_elapse   | bigint | UPDATE平均响应时间。  |
| total_insert_elapse | bigint | INSERT总响应时间。   |
| max_insert_elapse   | bigint | INSERT最大响应时间。  |
| min_insert_elapse   | bigint | INSERT最小响应时间。  |
| avg_insert_elapse   | bigint | INSERT平均响应时间。  |
| total_delete_elapse | bigint | DELETE总响应时间。   |

| 名称                | 类型     | 描述            |
|-------------------|--------|---------------|
| max_delete_elapse | bigint | DELETE最大响应时间。 |
| min_delete_elapse | bigint | DELETE最小响应时间。 |
| avg_delete_elapse | bigint | DELETE平均响应时间。 |

### 15.3.55 GLOBAL\_WORKLOAD\_TRANSACTION

GLOBAL\_WORKLOAD\_TRANSACTION视图提供集群所有CN上WORKLOAD控制组相关的事务信息的总和。需要有系统管理员权限才可以访问。该视图仅在资源实时监控功能开启，即enable\_resource\_track为on时有效。

表 15-131 GLOBAL\_WORKLOAD\_TRANSACTION 字段

| 名称               | 类型     | 描述             |
|------------------|--------|----------------|
| workload         | name   | WORKLOAD控制组名称。 |
| commit_counter   | bigint | 各CN上提交次数总和。    |
| rollback_counter | bigint | 各CN上回滚次数总和。    |
| resp_min         | bigint | 集群总体最小响应时间。    |
| resp_max         | bigint | 集群总体最大响应时间。    |
| resp_avg         | bigint | 各CN上平均响应时间。    |
| resp_total       | bigint | 各CN上响应时间总和。    |

### 15.3.56 GS\_ALL\_CONTROL\_GROUP\_INFO

GS\_ALL\_CONTROL\_GROUP\_INFO视图显示数据库内所有的控制组信息。

表 15-132 GS\_ALL\_CONTROL\_GROUP\_INFO 字段

| 名称       | 类型     | 描述                     |
|----------|--------|------------------------|
| name     | text   | 控制组的名称。                |
| type     | text   | 控制组的类型。                |
| gid      | bigint | 控制组ID。                 |
| classgid | bigint | Workload所属Class的控制组ID。 |
| class    | text   | Class控制组。              |
| workload | text   | Workload控制组。           |

| 名称       | 类型     | 描述             |
|----------|--------|----------------|
| shares   | bigint | 控制组分配的CPU资源配额。 |
| limits   | bigint | 控制组分配的CPU资源限额。 |
| wdlevel  | bigint | Workload控制组层级。 |
| cpucores | text   | 控制组使用的CPU核的信息。 |

### 15.3.57 GS\_BLOCKLIST\_QUERY

GS\_BLOCKLIST\_QUERY视图用于查询作业黑名单信息和异常信息，此视图是由系统表 [GS\\_BLOCKLIST\\_QUERY](#) 和 [GS\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#) 关联所得，同时对查询结果进行了去重筛选，因此在GS\_WLM\_SESSION\_INFO表较大的情况下，查询可能需要消耗较长时间。

#### 须知

- GS\_BLOCKLIST\_QUERY视图的schema为pg\_catalog。
- GS\_BLOCKLIST\_QUERY视图仅支持在**postgres**数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。
- 通常对于DML语句，在计算Unique SQL ID的过程中会忽略常量值。但对于DDL、DCL以及设置参数等语句，常量值不可以忽略。因此一个unique\_sql\_id可能会对应一个或多个查询。

表 15-133 GS\_BLOCKLIST\_QUERY 视图字段

| 名字            | 类型        | 引用 | 描述              |
|---------------|-----------|----|-----------------|
| unique_sql_id | bigint    | -  | 基于查询解析树生成的查询ID。 |
| block_list    | boolean   | -  | 查询作业是否属于黑名单。    |
| except_num    | integer   | -  | 查询作业异常次数。       |
| except_time   | timestamp | -  | 查询作业最近一次异常时间。   |
| query         | text      | -  | 执行的查询语句。        |

### 15.3.58 GS\_BLOCKLIST\_SQL

GS\_BLOCKLIST\_SQL视图用于查询作业黑名单信息和异常信息，此视图是由系统表 [GS\\_BLOCKLIST\\_SQL](#) 和 [GS\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#) 关联所得，同时对查询结果进行了去重筛选，因此在GS\_WLM\_SESSION\_INFO表较大的情况下，查询可能需要消耗较长时间。

该视图仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

须知

- GS\_BLOCKLIST\_SQL视图存储的schema为pg\_catalog。
- GS\_BLOCKLIST\_SQL视图仅支持在postgres数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。
- 通常对于DML语句，在计算sql\_hash的过程中会忽略常量值。但对于DDL、DCL以及设置参数等语句，常量值不可以忽略。因此一个sql\_hash可能会对应一个或多个查询。

表 15-134 GS\_BLOCKLIST\_QUERY 视图字段

| 名字          | 类型        | 引用 | 描述                  |
|-------------|-----------|----|---------------------|
| sql_hash    | text      | -  | 基于查询解析树生成的sql_hash。 |
| block_list  | boolean   | -  | 查询作业是否属于黑名单。        |
| except_num  | integer   | -  | 查询作业异常次数。           |
| except_time | timestamp | -  | 查询作业最近一次异常时间。       |
| query       | text      | -  | 执行的查询语句。            |

15.3.59 GS\_CLUSTER\_RESOURCE\_INFO

GS\_CLUSTER\_RESOURCE\_INFO视图显示的是所有DN资源的汇总信息。

表 15-135 GS\_CLUSTER\_RESOURCE\_INFO 字段

| 名称            | 类型      | 描述           |
|---------------|---------|--------------|
| min_mem_util  | integer | DN最小内存使用率。   |
| max_mem_util  | integer | DN最大内存使用率。   |
| min_cpu_util  | integer | DN最小CPU使用率。  |
| max_cpu_util  | integer | DN最大CPU使用率。  |
| min_io_util   | integer | DN最小IO使用率。   |
| max_io_util   | integer | DN最大IO使用率。   |
| used_mem_rate | integer | 物理节点最大内存使用率。 |

15.3.60 GS\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT

GS\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT视图显示当前数据库中所有列存表在当前节点上的IO情况。各统计字段为实例启动以来的累计值。

表 15-136 GS\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT 字段

| 名称         | 类型     | 描述                           |
|------------|--------|------------------------------|
| schemaname | name   | 表的命名空间。                      |
| relname    | name   | 表的名称。                        |
| heap_read  | bigint | 堆逻辑读块数。                      |
| heap_hit   | bigint | 堆命中块数。                       |
| idx_read   | bigint | 索引逻辑读块数。                     |
| idx_hit    | bigint | 索引命中块数。                      |
| cu_read    | bigint | Compression Unit逻辑读个数。       |
| cu_hit     | bigint | Compression Unit命中个数。        |
| cidx_read  | bigint | Compression Unit Index逻辑读个数。 |
| cidx_hit   | bigint | Compression Unit Index命中个数。  |

### 15.3.61 GS\_LSC\_DBSTAT\_INFO

GS\_LSC\_DBSTAT\_INFO视图，用于获取当前节点Local RelCache、PartCache的统计信息，例如RelCache和PartCache缓存命中情况及LRU淘汰情况。该视图仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

表 15-137 GS\_LSC\_DBSTAT\_INFO 字段

| 名称                   | 类型     | 描述                   |
|----------------------|--------|----------------------|
| thread_id            | bigint | 线程号。                 |
| thread_name          | text   | 线程名称。                |
| rel_searches         | bigint | RelCache查找次数。        |
| rel_hits             | bigint | RelCache命中次数。        |
| rel_miss             | bigint | RelCache未命中，重新加载次数。  |
| rel_count            | bigint | 缓存中relation的数量。      |
| rel_swapout_count    | bigint | relation被LRU淘汰的数量。   |
| rel_invalidate_count | bigint | RelCache全失效次数。       |
| part_searches        | bigint | PartCache查找次数。       |
| part_hits            | bigint | PartCache命中次数。       |
| part_miss            | bigint | PartCache未命中，重新加载次数。 |

| 名称                    | 类型     | 描述                  |
|-----------------------|--------|---------------------|
| part_count            | bigint | 缓存中partition的数量。    |
| part_swapout_count    | bigint | partition被LRU淘汰的数量。 |
| part_invalidate_count | bigint | PartCache全失效次数。     |

应用示例

查询当前视图，统计Local RelCache、PartCache的统计信息。

```
SELECT * FROM GS_LSC_DBSTAT_INFO;
 thread_id | thread_name | rel_searches | rel_hits | rel_miss | rel_count | rel_swapout_count |
rel_invalidate_count | part_searches | part_hits | part_miss | part_count | part_swapout_count |
part_invalidate_count
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
139761390696120 | postgres | 2067 | 2040 | 215 | 214 | 0 |
0 | 84 | 63 | 21 | 10 | 0 | 0 |
(1 rows)
```

15.3.62 GS\_LSC\_MEMORY\_DETAIL

GS\_LSC\_MEMORY\_DETAIL视图，统计当前节点各线程SysCache内存占用情况。该视图仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

| 名称           | 类型     | 描述               |
|--------------|--------|------------------|
| sessid       | text   | 线程启动时间+线程标识。     |
| thread_name  | text   | 线程名称。            |
| context_name | text   | MemoryContext名称。 |
| totalsize    | bigint | 从操作系统分配的总内存。     |
| usedsize     | bigint | 已使用的内存。          |

应用示例

查询当前视图，统计各线程SysCache内存占用情况。

```
SELECT * FROM GS_LSC_MEMORY_DETAIL;
 sessid | thread_name | context_name | totalsize | usedsize |
-----+-----+-----+-----+-----+
1744684969.139761390696120.coordinator1 | postgres | PartCacheMemoryContext | 24576 | 128 |
1744684969.139761390696120.coordinator1 | postgres | RelCacheMemoryContext | 516096 | |
384 |
1744684969.139761390696120.coordinator1 | postgres | SysCacheMemoryContext | 516096 | |
6000 |
(3 rows)
```



### 15.3.63 GS\_OBS\_READ\_TRAFFIC

GS\_OBS\_READ\_TRAFFIC视图，统计OBS读流量和平均读带宽，统计结果按10分钟聚集。该视图仅8.2.0及以上集群版本支持。

| 名称                 | 类型                       | 描述                     |
|--------------------|--------------------------|------------------------|
| nodename           | TEXT                     | 集群节点。                  |
| hostname           | TEXT                     | 主机节点。                  |
| traffic_mb         | float8                   | logtime之前10分钟OBS读流量统计。 |
| bandwidth_mb_per_s | float8                   | 平均带宽，单位MB/s。           |
| reqcount           | bigint                   | logtime之前10分钟OBS读次数。   |
| logtime            | timestamp with time zone | 记录统计信息时刻。              |

#### 应用示例

查询当前视图，统计OBS读流量和平均读带宽，统计结果按10分钟聚集。

```
select * from gs_obs_read_traffic;
nodename | hostname | traffic_mb | bandwidth_mb_per_s | reqcount | logtime
-----+-----+-----+-----+-----+-----
dn_1 | rhel_10_90_45_56 | 101.959338188171 | 5.14830159670447 | 23 | 2022-11-26 09:50:00+08
(1 row)
```

### 15.3.64 GS\_OBS\_WRITE\_TRAFFIC

GS\_OBS\_WRITE\_TRAFFIC视图，统计OBS写流量和平均写带宽，统计结果按10分钟聚集。该视图仅8.2.0及以上集群版本支持。

| 名称                 | 类型                       | 描述                     |
|--------------------|--------------------------|------------------------|
| nodename           | TEXT                     | 集群节点。                  |
| hostname           | TEXT                     | 主机节点。                  |
| traffic_mb         | float8                   | logtime之前10分钟OBS写流量统计。 |
| bandwidth_mb_per_s | float8                   | 平均带宽，单位MB/s。           |
| reqcount           | bigint                   | logtime之前10分钟OBS写次数。   |
| logtime            | timestamp with time zone | 记录统计信息时刻。              |

#### 应用示例

查询当前视图，统计OBS写流量和平均写带宽，统计结果按10分钟聚集。

```
select * from gs_obs_write_traffic;
nodename | hostname | traffic_mb | bandwidth_mb_per_s | reqcount | logtime
-----+-----+-----+-----+-----+-----
dn_1 | rhel_10_90_45_56 | .000738143920898438 | .000289970820362525 | 12 | 2022-10-24
16:10:00+08
dn_1 | rhel_10_90_45_56 | .000354766845703125 | .000386063466694153 | 7 | 2022-10-24
18:50:00+08
dn_1 | rhel_10_90_45_56 | 9.34600830078125e-05 | .000143659648687162 | 2 | 2022-11-07
09:20:00+08
dn_1 | rhel_10_90_45_56 | 4.10079956054688e-05 | .000186667253592502 | 1 | 2022-11-07
09:30:00+08
dn_1 | rhel_10_90_45_56 | 2048.17834663391 | 27.2766632219637 | 2 | 2022-11-22
16:10:00+08
dn_1 | rhel_10_90_45_56 | 3747.23722648621 | 28.0842938534546 | 4 | 2022-11-22
16:20:00+08
(6 row)
```

## 15.3.65 GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL

### Unique SQL 定义

数据库将接收到的每个SQL的文本字符串，都进行解析并生成内部解析树，遍历解析树并忽略其中的常数值，以一定的算法计算出来一个整数值作为Unique SQL ID，用来唯一标识这一类SQL，Unique SQL ID相同的一类SQL就叫做Unique SQL。

### 示例

假如，用户先后输入SQL：

```
select * from t1 where id = 1;
select * from t1 where id = 2;
```

那么，这两条SQL的统计信息会汇聚到同一个Unique SQL上：

```
select * from t1 where id = ?;
```

### GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL 视图

GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL视图显示当前节点收集的Unique SQL的执行信息，主要包括以下内容：

- Unique SQL ID以及归一化后的SQL文本字符串，归一化后的SQL文本如[示例](#)中所示。通常对于DML语句，在计算Unique SQL ID的过程中会忽略常量值。但对于DDL、DCL以及设置参数等语句，常量值不可以忽略。
- 执行次数（成功执行的次数），响应时间（数据库内部的SQL执行时间，包括最大、最小和总时间）。
- Cache/IO信息，包含block的物理读、逻辑读次数，仅统计执行成功的SQL在各DN节点上的相关信息。该统计值与查询执行当时所处理的数据量、所使用的内存、是否多次执行、内存管理策略、是否有其他并发查询等因素相关，反映整个查询执行过程中的buffer块物理读和逻辑读次数，不同时间执行可能统计值不同。
- 行活动，包含SELECT语句的结果集返回行数、更新行、插入行、删除行、顺序扫描行、随机扫描行等信息。除结果集返回行数与该SELECT语句的结果集行数一致、且仅在CN上记录外，其他行活动信息均在DN上记录，且统计数值反应的是整个查询执行过程中的行活动，包括对相关系统表、元数据表、数据表等做必要的扫描和修改，与对应数据量以及相关参数设置相关，即统计数值将会大于等于对实际数据表的扫描和修改。
- 时间分布，包含：DB\_TIME/CPU\_TIME/EXECUTION\_TIME/PARSE\_TIME/PLAN\_TIME/REWRITE\_TIME/PL\_EXECUTION\_TIME/PL\_COMPILATION\_TIME/

NET\_SEND\_TIME/DATA\_IO\_TIME，相关定义见[表1](#)。该信息在CN和DN节点均有统计，视图查询时将汇总展示。

- 软硬解析次数，包含软解析（缓存计划）、硬解析（生成计划）的次数，即如果本次执行的是之前缓存的计划，软解析次数+1，如果本次执行的计划是重新生成的，则硬解析次数+1。该次数在CN和DN节点上都会统计，视图查询时将汇总展示。

Unique SQL收集功能存在以下约束：

- 只有执行成功的SQL才会显示其详细的统计信息，否则可能只记录query、node、user等信息。
- 如果开启Unique SQL收集功能，CN节点将对所有接收到的查询进行统计收集，包括工具和用户的查询等。
- 若一条SQL语句内部包含执行多条SQL语句、类似存储过程执行等场景，仅会对最外层SQL生成一条Unique SQL，所有子SQL的统计信息都会汇总到该Unique SQL记录上。
- Unique SQL的响应时间统计中不完全包含NET\_SEND\_TIME阶段的时间，所以EXECUTION\_TIME和elapsed\_time等时间之间不存在大小比较关系。
- 对于类似begin;...;commit;等形式的事务块，当前不支持统计子句的解析时间（parse\_time）。

普通用户访问GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL视图，只能看到该用户相关的Unique SQL信息，管理员用户可以看到当前节点所有的Unique SQL信息。CN和DN上均可查询GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL视图，DN上显示的是本节点内的Unique SQL统计信息，CN上显示的是本节点Unique SQL完整统计信息，即该CN节点会收集其他CN和DN上对应该CN的Unique SQL的执行信息，进行汇总展示。通过查询GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL视图，能够定位由于消耗不同资源导致的Top SQL，为集群性能调优和维护提供依据。

表 15-138 GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL 字段

| 名称                | 类型      | 描述                          |
|-------------------|---------|-----------------------------|
| node_name         | name    | 接收SQL的CN节点名称。               |
| node_id           | integer | 节点ID，等同于pgxc_node表中node_id。 |
| user_name         | name    | 用户名称。                       |
| user_id           | oid     | 用户ID。                       |
| unique_sql_id     | bigint  | 归一化的UNIQUE SQL ID。          |
| query             | text    | 归一化的SQL文本。                  |
| n_calls           | bigint  | 成功执行次数。                     |
| min_elapse_time   | bigint  | SQL在数据库内的最小运行时间（单位：微秒）。     |
| max_elapse_time   | bigint  | SQL在数据库内的最大运行时间（单位：微秒）。     |
| total_elapse_time | bigint  | SQL在数据库内的总运行时间（单位：微秒）。      |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                  |
|---------------------|--------------------------|---------------------------------------------------------------------|
| n_returned_rows     | bigint                   | 行活动-SELECT语句返回的结果集行数。                                               |
| n_tuples_fetched    | bigint                   | 行活动-随机扫描行（列存表/外表不统计）。                                               |
| n_tuples_returned   | bigint                   | 行活动-顺序扫描行（列存表/外表不统计）。                                               |
| n_tuples_inserted   | bigint                   | 行活动-插入行数。                                                           |
| n_tuples_updated    | bigint                   | 行活动-更新行数。                                                           |
| n_tuples_deleted    | bigint                   | 行活动-删除行数。                                                           |
| n_blocks_fetched    | bigint                   | buffer的块访问次数，即物理读/IO。                                               |
| n_blocks_hit        | bigint                   | buffer的块命中次数，即逻辑读/Cache。                                            |
| n_soft_parse        | bigint                   | 软解析次数（缓存计划）。                                                        |
| n_hard_parse        | bigint                   | 硬解析次数（生成计划）。                                                        |
| db_time             | bigint                   | 有效的DB执行时间，包含等待时间、网络发送时间等，若查询执行涉及到多线程，DB_TIME是多个线程的DB_TIME之和（单位：微秒）。 |
| cpu_time            | bigint                   | CPU的执行时间，不包含sleep时间（单位：微秒）。                                         |
| execution_time      | bigint                   | 查询执行器内的SQL执行时间，DDL语句、以及某些不经过执行器执行的语句（例如Copy语句）不计数（单位：微秒）。           |
| parse_time          | bigint                   | SQL解析时间（单位：微秒）。                                                     |
| plan_time           | bigint                   | SQL生成计划时间（单位：微秒）。                                                   |
| rewrite_time        | bigint                   | SQL重写时间（单位：微秒）。                                                     |
| pl_execution_time   | bigint                   | plpgsql过程化语言函数上的执行时间（单位：微秒）。                                        |
| pl_compilation_time | bigint                   | plpgsql过程化语言函数上的编译时间（单位：微秒）。                                        |
| net_send_time       | bigint                   | 网络时间，包含CN向客户端发送数据、DN向CN发送数据等时间（单位：微秒）。                              |
| data_io_time        | bigint                   | IO时间，文件IO耗时（单位：微秒）。                                                 |
| first_time          | timestamp with time zone | 该SQL第一次执行的时间。                                                       |

| 名称        | 类型                             | 描述            |
|-----------|--------------------------------|---------------|
| last_time | timestamp<br>with time<br>zone | 该SQL上一次执行的时间。 |

### 15.3.66 GS\_NODE\_STAT\_RESET\_TIME

GS\_NODE\_STAT\_RESET\_TIME视图提供当前节点的统计信息重置时间，返回带时区的时间戳。

详细含义参考[get\\_node\\_stat\\_reset\\_time\(\)](#)函数。

#### 说明

实例正常运行过程中，内存中的各类统计数值会逐渐累加，以下情况会导致内存中的统计数值被重置为0：

- 实例重启或集群发生了切换；
- 数据库Database被删除（drop）；
- 用户执行了重置操作，如执行pgstat\_recv\_resetcounter函数会将数据库中的统计计数器清零，执行reset\_instr\_unique\_sql函数会将Unique SQL数据清零。

如果发生了以上事件，DWS会记录统计信息被重置的时间，可通过get\_node\_stat\_reset\_time函数查询。

### 15.3.67 GS\_OBS\_LATENCY

GS\_OBS\_LATENCY记录logtime之前10分钟内OBS的平均延迟信息，延迟数据是根据相关OBS的操作进行估算的结果。该视图仅8.2.0及以上集群版本支持。

表 15-139 GS\_OBS\_LATENCY 字段

| 名称         | 类型                             | 描述                           |
|------------|--------------------------------|------------------------------|
| nodename   | text                           | 集群节点。                        |
| hostname   | text                           | 主机节点。                        |
| latency_ms | double<br>precision            | logtime之前10分钟内OBS的平均延迟，单位ms。 |
| reqcount   | bigint                         | logtime之前10分钟内OBS的请求次数。      |
| logtime    | timestamp<br>with time<br>zone | 记录延迟信息的时刻。                   |

### 15.3.68 GS\_QUERY\_MONITOR

GS\_QUERY\_MONITOR视图显示正在执行的查询运行/排队信息及资源使用信息，只显示排队和正在运行的作业，仅支持在CN上查询使用，仅显示主语句监控信息。该视图仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

表 15-140 GS\_QUERY\_MONITOR 视图字段

| 名称              | 类型        | 描述                                                                                                                                                           |
|-----------------|-----------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| username        | name      | 执行该查询的用户名称。                                                                                                                                                  |
| nodename        | name      | 执行该查询的CN名称。                                                                                                                                                  |
| nodegroup       | name      | 执行该查询的集群名称，默认集群显示“installation”。                                                                                                                             |
| rpname          | name      | 该查询关联的资源池名称。                                                                                                                                                 |
| priority        | name      | 查询当前优先级，包含Rush/High/Medium/Low四个优先级。                                                                                                                         |
| xact_start      | timestamp | 查询所属事务的开启时间。                                                                                                                                                 |
| query_start     | timestamp | 查询执行开始时间。                                                                                                                                                    |
| block_time      | bigint    | 作业累积已排队时间，存储过程、多语句可能多次排队。单位：秒。                                                                                                                               |
| duration        | bigint    | 作业已运行时间，不包含排队时间。单位：秒。                                                                                                                                        |
| query_band      | text      | 显示作业标识，可通过GUC参数query_band设置，默认为空。                                                                                                                            |
| attribute       | text      | 作业属性： <ul style="list-style-type: none"><li>• Simple：简单作业；</li><li>• Complicated：复杂作业。</li></ul> 作业进入资源池管控前无意义，只有进入或已完成资源池管控该字段才有意义。                         |
| lane            | text      | 作业排队/执行所处的资源池车道： <ul style="list-style-type: none"><li>• fast：快车道；</li><li>• slow：慢车道。</li></ul> 作业进入资源池管控前无意义，只有进入或已完成资源池管控该字段才有意义。                         |
| status          | text      | 作业当前状态，包含pending/running两种可能状态。                                                                                                                              |
| queue           | text      | 作业排队信息： <ul style="list-style-type: none"><li>• None：作业正在运行；</li><li>• Global：作业在CN全局并发队列排队；</li><li>• Respool：作业在资源池队列排队；</li><li>• CCN：作业在CCN排队。</li></ul> |
| used_mem        | integer   | 作业在所有DN上内存峰值的最大值，单位：MB。                                                                                                                                      |
| estimate_memory | integer   | 作业估算内存，单位：MB。                                                                                                                                                |

| 名称            | 类型               | 描述                                 |
|---------------|------------------|------------------------------------|
| used_cpu      | double precision | 作业开始运行至今，占用CPU核数的平均值。              |
| read_speed    | integer          | 作业当前在所有DN上逻辑IO读速率的平均值，单位：KB/s。     |
| write_speed   | integer          | 作业当前在所有DN上逻辑IO写速率的平均值，单位：KB/s。     |
| send_speed    | integer          | 作业开始运行至今，在所有DN上网络发送速率的平均值，单位：KB/s。 |
| recv_speed    | integer          | 作业开始运行至今，在所有DN上网络接收速率的平均值，单位：KB/s。 |
| dn_count      | bigint           | 执行该作业的DN数量。                        |
| stream_count  | bigint           | 作业在所有DN上stream线程的数量之和。             |
| pid           | bigint           | 后端线程ID。                            |
| lwtid         | integer          | 后台线程的轻量级线程号。                       |
| query_id      | bigint           | 查询ID。                              |
| unique_sql_id | bigint           | 归一化的Unique SQL ID。                 |
| query         | text             | 正在执行的查询。                           |

### 15.3.69 GS\_QUERY\_RESOURCE\_INFO

GS\_QUERY\_RESOURCE\_INFO视图显示当前DN节点所有正在运行作业的资源信息。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

#### 说明

该视图只能在DN节点上查询。仅适用于运维操作定位问题，不建议用户使用。

表 15-141 GS\_QUERY\_RESOURCE\_INFO

| 名称        | 类型     | 描述                   |
|-----------|--------|----------------------|
| node_name | text   | 实例名称，只包含DN。          |
| user_id   | oid    | 用户ID。                |
| queryid   | bigint | 语句执行使用的内部query id。   |
| used_mem  | int    | 语句在当前DN使用的内存大小，单位MB。 |
| cpu_time  | bigint | 语句在当前DN上的CPU时间，单位ms。 |
| used_cpu  | double | 语句在当前DN使用的CPU个数。     |

| 名称          | 类型     | 描述                                   |
|-------------|--------|--------------------------------------|
| spill_size  | bigint | 若发生下盘，语句在当前DN下盘数据量，默认为0。单位MB。        |
| read_bytes  | bigint | 语句在当前DN使用的逻辑读字节数，单位KB。               |
| write_bytes | bigint | 语句在当前DN使用的逻辑写字节数，单位KB。               |
| read_count  | bigint | 语句在当前DN使用的逻辑读次数。                     |
| write_count | bigint | 语句在当前DN使用的逻辑写次数。                     |
| read_speed  | int    | 语句在当前DN使用的逻辑读速率，单位KB/s。              |
| write_speed | int    | 语句在当前DN使用的逻辑写速率，单位KB/s。              |
| curr_iops   | int    | 语句在当前DN上的每秒IO数值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。 |
| send_pkg    | bigint | 语句在当前DN上的通信包发送总量，单位packages。         |
| recv_pkg    | bigint | 语句在当前DN上的通信包接收总量，单位packages。         |
| send_bytes  | bigint | 语句在当前DN上的通信流发送数据总量，单位Byte。           |
| recv_bytes  | bigint | 语句在当前DN上的通信流接收数据总量，单位Byte。           |
| send_speed  | int    | 语句在当前DN使用的网络发送速率，单位KB/s。             |
| recv_speed  | int    | 语句在当前DN使用的网络接收速率，单位KB/s。             |

### 15.3.70 GS\_REL\_IOSTAT

GS\_REL\_IOSTAT视图提供当前节点上磁盘读写的统计信息。当前版本中，每次读/写磁盘只读/写一页，所以读写次数与页数相等。

表 15-142 GS\_REL\_IOSTAT 字段

| 名称        | 类型     | 描述     |
|-----------|--------|--------|
| phyrds    | bigint | 读磁盘次数。 |
| phywrts   | bigint | 写磁盘次数。 |
| phyblkrd  | bigint | 读磁盘页数。 |
| phyblkwrt | bigint | 写磁盘页数。 |



### 15.3.71 GS\_RESPOOL\_RUNTIME\_INFO

GS\_RESPOOL\_RUNTIME\_INFO视图显示当前CN所有资源池作业运行信息。

表 15-143 GS\_RESPOOL\_RUNTIME\_INFO 字段

| 名称        | 类型   | 描述                                |
|-----------|------|-----------------------------------|
| nodegroup | name | 资源池所属逻辑集群名称，默认集群显示“installation”。 |
| rpname    | name | 资源池名称。                            |
| ref_count | int  | 资源池引用作业数，作业经过资源池不管是否管控都会计数。       |
| fast_run  | int  | 资源池快车道运行作业数。                      |
| fast_wait | int  | 资源池快车道排队作业数。                      |
| slow_run  | int  | 资源池慢车道运行作业数。                      |
| slow_wait | int  | 资源池慢车道排队作业数。                      |

### 15.3.72 GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO

GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO视图显示CN上所有资源池作业运行信息以及当前实例（CN/DN）所有资源池资源使用信息。

#### 说明

DN上仅显示当前DN所属逻辑集群的资源池监控信息。

表 15-144 GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO 字段

| 名称         | 类型   | 描述                                  |
|------------|------|-------------------------------------|
| nodegroup  | name | 资源池所属逻辑集群名称，默认集群显示“installation”。   |
| rpname     | name | 资源池名称。                              |
| cgroup     | name | 资源池关联控制组名称。                         |
| ref_count  | int  | 资源池引用作业数，作业经过资源池不管是否管控都会计数，只在CN上有效。 |
| fast_run   | int  | 资源池快车道运行作业数，只在CN上有效。                |
| fast_wait  | int  | 资源池快车道排队作业数，只在CN上有效。                |
| fast_limit | int  | 资源池快车道作业并发限制，只在CN上有效。               |
| slow_run   | int  | 资源池慢车道运行作业数，只在CN上有效。                |

| 名称           | 类型     | 描述                                                                                                                                                                          |
|--------------|--------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| slow_wait    | int    | 资源池慢车道排队作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                        |
| slow_limit   | int    | 资源池慢车道作业并发限制，只在CN上有效。                                                                                                                                                       |
| used_cpu     | double | 资源池5s监控周期内使用CPU个数平均值，保留小数点后2位。<br><ul style="list-style-type: none"> <li>DN：显示当前DN上资源池使用的CPU个数。</li> <li>CN：显示所有DN上资源池使用CPU的累积和。</li> </ul>                                 |
| cpu_limit    | int    | 资源池可用CPU的上限，CPU配额管控情况下为GaussDB可用CPU，CPU限额管控情况下为关联控制组CPU可用CPU。<br><ul style="list-style-type: none"> <li>DN：显示当前DN上资源池可用CPU上限。</li> <li>CN：显示所有DN上资源池可用CPU上限的累积和。</li> </ul> |
| used_mem     | int    | 资源池当前使用的内存大小，单位MB。<br><ul style="list-style-type: none"> <li>DN：显示当前DN上资源池使用的内存大小。</li> <li>CN：显示所有DN上资源池使用内存的累积和。</li> </ul>                                               |
| estimate_mem | int    | 当前CN上，资源池运行作业的估算内存之和，只在CN上有效。                                                                                                                                               |
| mem_limit    | int    | 资源池可用内存上限，单位MB。<br><ul style="list-style-type: none"> <li>DN：显示当前DN上资源池可用内存上限。</li> <li>CN：显示所有DN上资源池可用内存上限的累积和。</li> </ul>                                                 |
| read_kbytes  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读字节数，单位KB。<br><ul style="list-style-type: none"> <li>DN：显示当前DN上资源池逻辑读字节数。</li> <li>CN：显示所有DN上资源池逻辑读字节的累积和。</li> </ul>                                           |
| write_kbytes | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写字节数，单位KB。<br><ul style="list-style-type: none"> <li>DN：显示当前DN上资源池逻辑写字节数。</li> <li>CN：显示所有DN上资源池逻辑写字节的累积和。</li> </ul>                                           |
| read_counts  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读次数。<br><ul style="list-style-type: none"> <li>DN：显示当前DN上资源池逻辑读次数。</li> <li>CN：显示所有DN上资源池逻辑读次数的累积和。</li> </ul>                                                  |

| 名称           | 类型     | 描述                                                                                                                                |
|--------------|--------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| write_counts | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写次数。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑写次数。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑写次数的累积和。</li></ul>              |
| read_speed   | double | 资源池5s监控周期内逻辑读速率的平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑读速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑读速率的累积和。</li></ul>   |
| write_speed  | double | 资源池5s监控周期内逻辑写速率平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑写速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑写速率的累积和。</li></ul>    |
| send_speed   | double | 资源池5s监控周期内网络发送速率平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池网络发送速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池网络发送速率的累积和。</li></ul> |
| recv_speed   | double | 资源池5s监控周期内网络接收速率平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池网络接收速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池网络接收速率的累积和。</li></ul> |

### 15.3.73 GS\_RESPOOL\_MONITOR

GS\_RESPOOL\_MONITOR视图显示所有资源池作业运行信息及资源使用信息，仅支持CN上查询。该视图仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

表 15-145 GS\_RESPOOL\_MONITOR 字段

| 名称        | 类型     | 描述                                 |
|-----------|--------|------------------------------------|
| rpname    | name   | 资源池名称。                             |
| nodegroup | name   | 资源池所属逻辑集群的名称，默认集群显示“installation”。 |
| cn_count  | bigint | 集群包含的CN数量，多CN环境下用于判断单CN管控结果是否合理。   |

| 名称              | 类型               | 描述                                                                                       |
|-----------------|------------------|------------------------------------------------------------------------------------------|
| short_acc       | boolean          | 资源池是否开启短查询加速。                                                                            |
| session_count   | bigint           | 关联该资源池的会话数量，即关联该资源池的用户发起的会话数量，包含IDLE和ACTIVE会话。                                           |
| active_count    | bigint           | 关联该资源池的活跃会话数量，即正在执行查询的会话数量。                                                              |
| global_wait     | bigint           | 关联该资源池的所有作业中，因单CN上并发超max_active_statements引起排队的作业数。                                      |
| fast_run        | bigint           | 关联该资源池的所有作业中，正在资源池快车道运行的作业数。                                                             |
| fast_wait       | bigint           | 关联该资源池的所有作业中，在资源池快车道排队的作业数。                                                              |
| fast_limit      | bigint           | 资源池快车道作业并发上限。                                                                            |
| slow_run        | bigint           | 关联该资源池的所有作业中，正在资源池慢车道运行的作业数。                                                             |
| slow_wait       | bigint           | 关联该资源池的所有作业中，在资源池慢车道排队的作业数。                                                              |
| slow_limit      | bigint           | 资源池慢车道作业并发上限。                                                                            |
| used_mem        | text             | 资源池在所有DN上已用内存的平均值，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。                                              |
| estimate_mem    | text             | 资源池正在运行的作业估算内存之和，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。                                               |
| mem_limit       | text             | 资源池可用内存的上限，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。                                                     |
| query_mem_limit | name             | 资源池内单个查询可以使用的内存上限，主要用于限制查询估算内存，防止估算内存过大导致异常排队；通过估算内存限制查询实际使用内存，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。 |
| used_cpu        | double precision | 资源池在所有DN上占用CPU核数的平均值；CPU隔离以节点和资源池为单位，单个节点上包含多个DN时，资源池在单节点上占用的CPU核数需要乘以DN数。               |
| cpu_limit       | double precision | 资源池在所有节点上可用CPU上限的平均值，CPU配额管控情况下为GaussDB全部可用CPU核数，CPU限额管控情况下为关联控制组的可用CPU核数。               |
| read_speed      | text             | 资源池在所有DN上逻辑IO读速率的平均值，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。                                           |
| write_speed     | text             | 资源池在所有DN上逻辑IO写速率的平均值，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。                                           |

| 名称         | 类型   | 描述                                            |
|------------|------|-----------------------------------------------|
| send_speed | text | 资源池在所有DN上网络发送速率的平均值，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。 |
| recv_speed | text | 资源池在所有DN上网络接收速率的平均值，显示结果已使用pg_size_pretty格式化。 |

### 15.3.74 GS\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT

GS\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT视图显示当前数据库中所有行存表在当前节点上的IO情况。各统计字段为实例启动以来的累计值。

表 15-146 GS\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT 字段

| 名称         | 类型     | 描述                |
|------------|--------|-------------------|
| schemaname | name   | 表的命名空间。           |
| relname    | name   | 表的名称。             |
| heap_read  | bigint | 堆逻辑读块数。           |
| heap_hit   | bigint | 堆命中块数。            |
| idx_read   | bigint | 索引逻辑读块数。          |
| idx_hit    | bigint | 索引命中块数。           |
| toast_read | bigint | TOAST表逻辑读块数。      |
| toast_hit  | bigint | TOAST表命中块数。       |
| tidx_read  | bigint | TOAST表Index逻辑读个数。 |
| tidx_hit   | bigint | TOAST表Index命中个数。  |

### 15.3.75 GS\_SESSION\_CPU\_STATISTICS

GS\_SESSION\_CPU\_STATISTICS视图显示和当前用户执行复杂作业正在运行时的负载管理CPU使用的信息。

表 15-147 GS\_SESSION\_CPU\_STATISTICS 字段

| 名称       | 类型     | 描述           |
|----------|--------|--------------|
| datid    | oid    | 连接后端的数据库OID。 |
| username | name   | 登录到该后端的用户名。  |
| pid      | bigint | 后端线程ID。      |

| 名称             | 类型                       | 描述                      |
|----------------|--------------------------|-------------------------|
| start_time     | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。              |
| min_cpu_time   | bigint                   | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位为ms。 |
| max_cpu_time   | bigint                   | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位为ms。 |
| total_cpu_time | bigint                   | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位为ms。  |
| query          | text                     | 正在执行的语句。                |
| node_group     | text                     | 语句所属用户对应的逻辑集群。          |

### 15.3.76 GS\_SESSION\_MEMORY\_STATISTICS

GS\_SESSION\_MEMORY\_STATISTICS视图显示和当前用户执行复杂作业正在运行时的负载管理内存使用的信息。

表 15-148 GS\_SESSION\_MEMORY\_STATISTICS 字段

| 名称              | 类型                       | 描述                                                                         |
|-----------------|--------------------------|----------------------------------------------------------------------------|
| datid           | oid                      | 连接后端的数据库OID。                                                               |
| username        | name                     | 登录到该后端的用户名。                                                                |
| pid             | bigint                   | 后端线程ID。                                                                    |
| start_time      | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                                 |
| min_peak_memory | integer                  | 语句在所有DN上的最小内存峰值大小，单位MB。                                                    |
| max_peak_memory | integer                  | 语句在所有DN上的最大内存峰值大小，单位MB。                                                    |
| spill_info      | text                     | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。 |
| query           | text                     | 正在执行的语句。                                                                   |
| node_group      | text                     | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                             |

### 15.3.77 GS\_SQL\_COUNT

GS\_SQL\_COUNT视图显示数据库当前节点当前时刻执行的五类语句（SELECT、INSERT、UPDATE、DELETE、MERGE INTO）统计信息，包括执行次数和响应时间（除MERGE INTO语句外，统计其他四类语句的最大、最小、平均和总响应时间，单位为微秒），以及DDL、DML、DCL类型语句的执行次数。

GS\_SQL\_COUNT视图对DDL、DML、DCL类型语句分类与SQL语法中略有不同，具体如下：

- CREATE/ALTER/DROP USER，CREATE/ALTER/DROP ROLE等用户相关语句属于DCL类型。
- BEGIN/COMMIT/SET CONSTRAINTS/ROLLBACK/SAVEPOINT/START等事务相关语句属于DCL类型。
- ALTER SYSTEM KILL SESSION等价于SELECT pg\_terminate\_backend()语句，属于DML类型。

其余语句的分类与SQL语法中定义类似。

普通用户查询GS\_SQL\_COUNT视图仅能看到该用户当前节点的统计信息。管理员权限用户查询GS\_SQL\_COUNT视图则能看到所有用户当前节点的统计信息；当集群或该节点重启时，计数会清零，并重新开始计数。计数以节点收到的查询数为准，包括集群内部进行的查询；GS\_SQL\_COUNT视图涉及的统计信息只在CN上统计，且不统计从其他CN发送过来的SQL。在DN上查询该视图返回结果为空。

表 15-149 GS\_SQL\_COUNT 字段

| 名称                  | 类型     | 描述            |
|---------------------|--------|---------------|
| node_name           | name   | 节点名称。         |
| user_name           | name   | 用户名。          |
| select_count        | bigint | SELECT数量。     |
| update_count        | bigint | UPDATE数量。     |
| insert_count        | bigint | INSERT数量。     |
| delete_count        | bigint | DELETE数量。     |
| mergeinto_count     | bigint | MERGE INTO数量。 |
| ddl_count           | bigint | DDL数量。        |
| dml_count           | bigint | DML数量。        |
| dcl_count           | bigint | DCL数量。        |
| total_select_elapse | bigint | SELECT总响应时间。  |
| avg_select_elapse   | bigint | SELECT平均响应时间。 |
| max_select_elapse   | bigint | SELECT最大响应时间。 |

| 名称                  | 类型     | 描述            |
|---------------------|--------|---------------|
| min_select_elapse   | bigint | SELECT最小响应时间。 |
| total_update_elapse | bigint | UPDATE总响应时间。  |
| avg_update_elapse   | bigint | UPDATE平均响应时间。 |
| max_update_elapse   | bigint | UPDATE最大响应时间。 |
| min_update_elapse   | bigint | UPDATE最小响应时间。 |
| total_delete_elapse | bigint | DELETE总响应时间。  |
| avg_delete_elapse   | bigint | DELETE平均响应时间。 |
| max_delete_elapse   | bigint | DELETE最大响应时间。 |
| min_delete_elapse   | bigint | DELETE最小响应时间。 |
| total_insert_elapse | bigint | INSERT总响应时间。  |
| avg_insert_elapse   | bigint | INSERT平均响应时间。 |
| max_insert_elapse   | bigint | INSERT最大响应时间。 |
| min_insert_elapse   | bigint | INSERT最小响应时间。 |

### 15.3.78 GS\_STAT\_DB\_CU

GS\_STAT\_DB\_CU视图查询集群各个节点，每个数据库的CU命中情况。可以通过gs\_stat\_reset()进行清零。

表 15-150 GS\_STAT\_DB\_CU 字段

| 名称         | 类型     | 描述      |
|------------|--------|---------|
| node_name1 | text   | 节点名称。   |
| db_name    | text   | 数据库名称。  |
| mem_hit    | bigint | 内存命中次数。 |



| 名称            | 类型     | 描述       |
|---------------|--------|----------|
| hdd_sync_read | bigint | 硬盘同步读次数。 |
| hdd_asyn_read | bigint | 硬盘异步读次数。 |

### 15.3.79 GS\_STAT\_SESSION\_CU

GS\_STAT\_SESSION\_CU视图查询当前集群各个节点，当前运行session的CU命中情况。session退出相应的统计数据会清零。集群重启后，统计数据也会清零。

表 15-151 GS\_STAT\_SESSION\_CU 字段

| 名称            | 类型      | 描述       |
|---------------|---------|----------|
| node_name1    | text    | 节点名称。    |
| mem_hit       | integer | 内存命中次数。  |
| hdd_sync_read | integer | 硬盘同步读次数。 |
| hdd_asyn_read | integer | 硬盘异步读次数。 |

### 15.3.80 GS\_TABLE\_CHANGE\_STAT

GS\_TABLE\_CHANGE\_STAT视图显示当前数据库中所有表格（不包括外表）在当前节点上的变更情况。表示次数的各字段为实例启动以来的累计值。

表 15-152 GS\_TABLE\_CHANGE\_STAT 字段

| 名称              | 类型                       | 描述               |
|-----------------|--------------------------|------------------|
| schemaname      | name                     | 表的命名空间。          |
| relname         | name                     | 表的名称。            |
| last_vacuum     | timestamp with time zone | 最后一次手动vacuum的时间。 |
| vacuum_count    | bigint                   | 手动Vacuum的次数。     |
| last_autovacuum | timestamp with time zone | 最后一次自动vacuum的时间。 |

| 名称                | 类型                       | 描述                               |
|-------------------|--------------------------|----------------------------------|
| autovacuum_count  | bigint                   | 自动vacuum的次数。                     |
| last_analyze      | timestamp with time zone | 最后一次分析（包括手动和自动）的时间。              |
| analyze_count     | bigint                   | 分析（包括手动和自动）的次数。                  |
| last_autoanalyze  | timestamp with time zone | 最后一次自动分析的时间。                     |
| autoanalyze_count | bigint                   | 自动分析的次数。                         |
| last_change       | bigint                   | 最后一次修改（INSERT，UPDATE或DELETE）的时间。 |

### 15.3.81 GS\_TABLE\_STAT

GS\_TABLE\_STAT视图显示当前数据库中所有表格（不包括外表）在当前节点上的统计信息。除live\_tuples和dead\_tuples为当前实时值外，其余各统计字段为实例启动以来的累计值。

表 15-153 GS\_TABLE\_STAT 字段

| 名称                | 类型     | 描述                           |
|-------------------|--------|------------------------------|
| schemaname        | name   | 表的命名空间。                      |
| relname           | name   | 表的名称。                        |
| seq_scan          | bigint | 顺序扫描的次数。如果是分区表，显示各个分区扫描次数的和。 |
| seq_tuple_read    | bigint | 顺序扫描的行数。                     |
| index_scan        | bigint | 索引扫描的次数。                     |
| index_tuple_read  | bigint | 索引扫描的行数。                     |
| tuple_inserted    | bigint | 插入的行数。                       |
| tuple_updated     | bigint | 更新的行数。                       |
| tuple_deleted     | bigint | 删除的行数。                       |
| tuple_hot_updated | bigint | 热更新的行数。                      |

| 名称          | 类型     | 描述                                                          |
|-------------|--------|-------------------------------------------------------------|
| live_tuples | bigint | 活元组数量。CN上查询该视图，analyze后显示该表格总的活元组数量，未analyze的情况下显示0。只适用行存表。 |
| dead_tuples | bigint | 死元组数量。CN上查询该视图，analyze后显示该表格总的死元组数量，未analyze的情况下显示0。只适用行存表。 |

### 15.3.82 GS\_TOTAL\_NODEGROUP\_MEMORY\_DETAIL

GS\_TOTAL\_NODEGROUP\_MEMORY\_DETAIL视图统计当前数据库逻辑集群使用内存的信息，单位为MB。

表 15-154 GS\_TOTAL\_NODEGROUP\_MEMORY\_DETAIL 字段

| 名称           | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
|--------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| ngname       | text    | 逻辑集群名称。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| memorytype   | text    | 内存类型，包括以下几种： <ul style="list-style-type: none"><li>• ng_total_memory：该逻辑集群的总内存大小。</li><li>• ng_used_memory：该逻辑集群的实际使用内存大小。</li><li>• ng_estimate_memory：该逻辑集群的估算使用内存大小。</li><li>• ng_foreignrp_memsize：该逻辑集群的外部资源池的总内存大小。</li><li>• ng_foreignrp_usedsize：该逻辑集群的外部资源池实际使用内存大小。</li><li>• ng_foreignrp_peaksize：该逻辑集群的外部资源池使用内存的峰值。</li><li>• ng_foreignrp_mempct：该逻辑集群的外部资源池占该逻辑集群总内存大小的百分比。</li><li>• ng_foreignrp_estmsize：该逻辑集群的外部资源池估算使用内存大小。</li></ul> |
| memorymbytes | integer | 内存类型分配内存的大小。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |

### 15.3.83 GS\_USER\_MONITOR

GS\_USER\_MONITOR视图显示所有用户作业运行信息及资源使用信息，仅支持CN上查询。该视图仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

表 15-155 GS\_USER\_MONITOR 字段

| 名称               | 类型               | 描述                                                       |
|------------------|------------------|----------------------------------------------------------|
| username         | name             | 用户名称。                                                    |
| rpname           | name             | 用户关联的资源池名称。                                              |
| nodegroup        | name             | 资源池所属逻辑集群的名称，默认集群显示“installation”。                       |
| session_count    | bigint           | 该用户发起的会话数量，包含IDLE和ACTIVE会话。                              |
| active_count     | bigint           | 该用户发起的活跃会话数量，即正在执行查询的会话数量。                               |
| global_wait      | bigint           | 该用户执行的所有作业中，因单CN上并发超max_active_statements引起排队的作业数。       |
| fast_run         | bigint           | 该用户执行的所有作业中，正在资源池快车道运行的作业数。                              |
| fast_wait        | bigint           | 该用户执行的所有作业中，在资源池快车道排队的作业数。                               |
| slow_run         | bigint           | 该用户执行的所有作业中，正在资源池慢车道运行的作业数。                              |
| slow_wait        | bigint           | 该用户执行的所有作业中，在资源池慢车道排队的作业数。                               |
| used_mem         | bigint           | 用户在所有DN上已用内存的平均值，单位：MB。                                  |
| estimate_memory  | bigint           | 用户正在运行的作业估算内存之和，单位：MB。                                   |
| used_cpu         | double precision | 用户在所有DN上使用CPU核数的平均值，单个节点上包含多个DN时，用户在单节点上占用的CPU核数需要乘以DN数。 |
| read_speed       | bigint           | 用户在所有DN上逻辑IO读速率的平均值，单位：KB/s。                             |
| write_speed      | bigint           | 用户在所有DN上逻辑IO写速率的平均值，单位：KB/s。                             |
| send_speed       | bigint           | 用户在所有DN上网络发送速率的平均值，单位：KB/s。                              |
| recv_speed       | bigint           | 用户在所有DN上网络接收速率的平均值，单位：KB/s。                              |
| used_space       | bigint           | 用户永久表已使用的空间大小，单位：KB。                                     |
| space_limit      | bigint           | 用户永久表可使用的空间大小上限，单位：KB。 -1为不限制。                           |
| used_temp_space  | bigint           | 用户临时表已使用的空间大小，单位：KB。                                     |
| temp_space_limit | bigint           | 用户临时表可使用的空间大小上限，单位：KB。 -1为不限制。                           |

| 名称                | 类型     | 描述                                |
|-------------------|--------|-----------------------------------|
| used_spill_space  | bigint | 用户中间结果集落盘已使用的空间大小，单位：KB。          |
| spill_space_limit | bigint | 用户中间结果集落盘可使用的空间大小上限，单位：KB。-1为不限制。 |

### 15.3.84 GS\_USER\_TRANSACTION

GS\_USER\_TRANSACTION视图提供查询单CN上用户相关的事务信息。数据库记录每个用户事务提交和回滚的次数及事务提交和回滚的响应时间，单位是微秒。

表 15-156 GS\_USER\_TRANSACTION 字段

| 名称               | 类型     | 描述      |
|------------------|--------|---------|
| username         | name   | 用户名称。   |
| commit_counter   | bigint | 提交次数。   |
| rollback_counter | bigint | 回滚次数。   |
| resp_min         | bigint | 最小响应时间。 |
| resp_max         | bigint | 最大响应时间。 |
| resp_avg         | bigint | 平均响应时间。 |
| resp_total       | bigint | 响应时间总和。 |

### 15.3.85 GS\_VIEW\_DEPENDENCY

GS\_VIEW\_DEPENDENCY视图提供查询当前用户可见的所有视图的直接依赖关系。

表 15-157 GS\_VIEW\_DEPENDENCY 字段

| 名称           | 类型   | 描述                                                                                          |
|--------------|------|---------------------------------------------------------------------------------------------|
| objschema    | name | 视图空间名称。                                                                                     |
| objname      | name | 视图名称。                                                                                       |
| refobjschema | name | 依赖对象的空间名称。                                                                                  |
| refobjname   | name | 依赖对象的名称。                                                                                    |
| relobjkind   | char | 依赖对象的类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>• r表示依赖对象为表。</li><li>• v表示依赖对象为视图。</li></ul> |

### 15.3.86 GS\_VIEW\_DEPENDENCY\_PATH

GS\_VIEW\_DEPENDENCY\_PATH视图提供查询当前用户可见的所有视图的直接依赖关系。如果该视图依赖的基础表存在且各级视图依赖关系正常，通过该视图可以查询自基础表开始的各级视图的依赖关系。

表 15-158 GS\_VIEW\_DEPENDENCY\_PATH 字段

| 名称           | 类型   | 描述         |
|--------------|------|------------|
| objschema    | name | 视图空间名称。    |
| objname      | name | 视图名称。      |
| refobjschema | name | 依赖对象的空间名称。 |
| refobjname   | name | 依赖对象的名称。   |
| path         | text | 依赖路径。      |

### 15.3.87 GS\_VIEW\_INVALID

GS\_VIEW\_INVALID视图提供查询当前用户可见的所有不可用的视图。

如果该视图依赖的基础表或函数或同义词存在异常，该视图validtype列显示为“invalid”；如果该视图属于在升级过程中因依赖的系统对象变化，该视图validtype列显示为“invalidInUpgrade”。

表 15-159 GS\_VIEW\_INVALID 字段

| 名称                | 类型                       | 描述                              |
|-------------------|--------------------------|---------------------------------|
| oid               | oid                      | 视图OID。                          |
| schemaname        | name                     | 视图空间名称。                         |
| viewname          | name                     | 视图名称。                           |
| viewowner         | name                     | 视图的所有者。                         |
| definition        | text                     | 视图定义。                           |
| validtype         | text                     | 视图有效性标识。                        |
| last_invalid_time | timestamp with time zone | 视图无效的时间。该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。 |

### 15.3.88 GS\_WAIT\_EVENTS

GS\_WAIT\_EVENTS视图显示当前节点上各类等待状态和事件的统计信息。

仅在GUC参数enable\_track\_wait\_event为on的情况下，视图中各统计字段的数值才会被累加。若在运行过程中将enable\_track\_wait\_event设置为off，则不再累加统计数值，但已有数值不受影响。enable\_track\_wait\_event为off，查询该视图返回0行。

**表 15-160** GS\_WAIT\_EVENTS 字段

| 名称              | 类型     | 描述                                                   |
|-----------------|--------|------------------------------------------------------|
| nodename        | name   | 节点名称。                                                |
| type            | text   | 事件的类型，包括STATUS，LOCK_EVENT，LWLOCK_EVENT和IO_EVENT四种类型。 |
| event           | text   | 事件名称，可参考 <a href="#">PG_THREAD_WAIT_STATUS</a> 视图。   |
| wait            | bigint | 事件发生次数。该字段及以下字段均为进程运行中的累计值。                          |
| failed_wait     | bigint | 等待失败次数。当前版本中只有LOCK和LWLOCK等锁超时或失败才会使用该字段。             |
| total_wait_time | bigint | 该事件总持续时间。                                            |
| avg_wait_time   | bigint | 该事件平均持续时间。                                           |
| max_wait_time   | bigint | 该事件最大等待时间。                                           |
| min_wait_time   | bigint | 该事件最小等待时间。                                           |

当前版本中，对于type='LOCK\_EVENT'，'LWLOCK\_EVENT'和'IO\_EVENT'的事件，GS\_WAIT\_EVENTS视图显示范围与[PG\\_THREAD\\_WAIT\\_STATUS](#)视图对应事件相同。

对于type='STATUS'的事件GS\_WAIT\_EVENTS包含的等待状态列如下，其详细含义参见[PG\\_THREAD\\_WAIT\\_STATUS](#)视图。

- acquire lwlock
- acquire lock
- wait io
- wait pooler get conn
- wait pooler abort conn
- wait pooler clean conn
- wait transaction sync
- wait wal sync
- wait data sync
- wait producer ready
- create index
- analyze

- vacuum
- vacuum full
- gtm connect
- gtm begin trans
- gtm commit trans
- gtm rollback trans
- gtm create sequence
- gtm alter sequence
- gtm get sequence val
- gtm set sequence val
- gtm drop sequence
- gtm rename sequence

15.3.89 GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO

本视图显示当前CN上已经完成执行的query语句中的算子执行信息，此系统视图信息来源于系统表dbms\_om.gs\_wlm\_operator\_info。

须知

- GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO视图的schema为pg\_catalog。
- GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO视图表仅支持在postgres数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

表 15-161 GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO 的字段

| 名称             | 类型                       | 描述                      |
|----------------|--------------------------|-------------------------|
| nodename       | text                     | 执行语句的CN实例名称。            |
| queryid        | bigint                   | 语句执行使用的内部query_id。      |
| pid            | bigint                   | 后端线程ID。                 |
| plan_node_id   | integer                  | 查询对应的执行计划的plan node id。 |
| plan_node_name | text                     | 对应于plan_node_id的算子的名称。  |
| start_time     | timestamp with time zone | 该算子处理第一条数据的开始时间。        |
| duration       | bigint                   | 该算子到结束时候总的执行时间(ms)。     |
| query_dop      | integer                  | 当前算子执行时的并行度。            |
| estimated_rows | bigint                   | 优化器估算的行数信息。             |



| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                |
|---------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| tuple_processed     | bigint  | 当前算子返回的元素个数。                                                                                                                                                                                                                                      |
| min_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最小内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| max_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最大内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| average_peak_memory | integer | 当前算子在所有DN上的平均内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| memory_skew_percent | integer | 当前算子在各DN间的内存使用倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                |
| min_spill_size      | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                                                    |
| max_spill_size      | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                                                    |
| average_spill_size  | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                                                    |
| spill_skew_percent  | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                   |
| min_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最小执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| max_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最大执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| total_cpu_time      | bigint  | 该算子在所有DN上的总执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                              |
| cpu_skew_percent    | integer | DN间执行时间的倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                      |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息：<br>1. Sort/SetOp/HashAgg/HashJoin spill<br>2. Spill file size large than 256MB<br>3. Broadcast size large than 100MB<br>4. Early spill<br>5. Spill times is greater than 3<br>6. Spill on memory adaptive<br>7. Hash table conflict |

### 15.3.90 GS\_WLM\_OPERATOR\_HISTORY

GS\_WLM\_OPERATOR\_HISTORY视图显示的是当前用户在当前CN上执行作业结束后的算子的相关记录。

此视图用于从DWS中查询数据，数据库中的数据会定时被清理。当GUC参数 [enable\\_resource\\_record](#) 为on时，视图中的记录每隔3分钟被转储到系统表

**GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO**中一次，同时视图中的记录被删除；当GUC参数enable\_resource\_record为off时，记录在视图中的存留时间达到超期时间后会被删除。记录的数据同表15-162。

表 15-162 GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO 的字段

| 名称                  | 类型                       | 描述                             |
|---------------------|--------------------------|--------------------------------|
| nodename            | text                     | 执行语句的CN实例名称。                   |
| queryid             | bigint                   | 语句执行使用的内部query_id。             |
| pid                 | bigint                   | 后端线程ID。                        |
| plan_node_id        | integer                  | 查询对应的执行计划的plan node id。        |
| plan_node_name      | text                     | 对应于plan_node_id的算子的名称。         |
| start_time          | timestamp with time zone | 该算子处理第一条数据的开始时间。               |
| duration            | bigint                   | 该算子到结束时候总的执行时间(ms)。            |
| query_dop           | integer                  | 当前算子执行时的并行度。                   |
| estimated_rows      | bigint                   | 优化器估算的行数信息。                    |
| tuple_processed     | bigint                   | 当前算子返回的元素个数。                   |
| min_peak_memory     | integer                  | 当前算子在所有DN上的最小内存峰值(MB)。         |
| max_peak_memory     | integer                  | 当前算子在所有DN上的最大内存峰值(MB)。         |
| average_peak_memory | integer                  | 当前算子在所有DN上的平均内存峰值(MB)。         |
| memory_skew_percent | integer                  | 当前算子在各DN间的内存使用倾斜率。             |
| min_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。 |
| max_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。 |
| average_spill_size  | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。 |
| spill_skew_percent  | integer                  | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                |
| min_cpu_time        | bigint                   | 该算子在所有DN上的最小执行时间(ms)。          |
| max_cpu_time        | bigint                   | 该算子在所有DN上的最大执行时间(ms)。          |

| 名称               | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                |
|------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| total_cpu_time   | bigint  | 该算子在所有DN上的总执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                              |
| cpu_skew_percent | integer | DN间执行时间的倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                      |
| warning          | text    | 主要显示如下几类告警信息：<br>1. Sort/SetOp/HashAgg/HashJoin spill<br>2. Spill file size large than 256MB<br>3. Broadcast size large than 100MB<br>4. Early spill<br>5. Spill times is greater than 3<br>6. Spill on memory adaptive<br>7. Hash table conflict |

### 15.3.91 GS\_WLM\_OPERATOR\_STATISTICS

GS\_WLM\_OPERATOR\_STATISTICS视图显示当前用户正在执行的作业的算子相关信息。

表 15-163 GS\_WLM\_OPERATOR\_STATISTICS 字段

| 名称             | 类型                       | 描述                                                 |
|----------------|--------------------------|----------------------------------------------------|
| queryid        | bigint                   | 语句执行使用的内部query_id。                                 |
| pid            | bigint                   | 后端线程ID。                                            |
| plan_node_id   | integer                  | 查询对应的执行计划的plan node id。                            |
| plan_node_name | text                     | 对应于plan_node_id的算子的名称，算子名称长度最大为127字符（不包含空格等格式化字符）。 |
| start_time     | timestamp with time zone | 该算子第一次开始执行的时间。                                     |
| duration       | bigint                   | 该算子从开始执行直到结束时总的执行时间(ms)。                           |
| status         | text                     | 当前算子的执行状态，包括waiting、running和finished。              |
| query_dop      | integer                  | 当前算子执行时的并行度。                                       |
| estimated_rows | bigint                   | 优化器估算的行数信息，若返回的预估行数超过int64_max时，显示为int64_max。      |

| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                |
|---------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| tuple_processed     | bigint  | 当前算子在所有DN上的返回的元素个数总和，若返回的预估行数超过int64_max时，显示为int64_max。                                                                                                                                                                                           |
| min_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最小内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| max_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最大内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| average_peak_memory | integer | 当前算子在所有DN上的平均内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| memory_skew_percent | integer | 当前算子在各DN间的内存使用倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                |
| min_spill_size      | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小逻辑下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| max_spill_size      | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大逻辑下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| average_spill_size  | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均逻辑下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| spill_skew_percent  | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                   |
| min_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最小执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| max_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最大执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| total_cpu_time      | bigint  | 该算子在所有DN上的总执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                              |
| cpu_skew_percent    | integer | DN间执行时间的倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                      |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息：<br>1. Sort/SetOp/HashAgg/HashJoin spill<br>2. Spill file size large than 256MB<br>3. Broadcast size large than 100MB<br>4. Early spill<br>5. Spill times is greater than 3<br>6. Spill on memory adaptive<br>7. Hash table conflict |
| parent_id           | integer | 该算子节点的父节点id。                                                                                                                                                                                                                                      |
| exec_count          | integer | 该算子节点在所有DN上的最大执行次数。                                                                                                                                                                                                                               |
| progress            | text    | 该算子的进度信息，第一个算子展示的是作业整体的进度。其他算子展示的是当前算子进度信息。                                                                                                                                                                                                       |

| 名称                | 类型     | 描述                                 |
|-------------------|--------|------------------------------------|
| min_net_size      | bigint | 该算子在所有DN上的最小网络通信数据量 (KB)，主要涉及网络算子。 |
| max_net_size      | bigint | 该算子在所有DN上的最大网络通信数据量 (KB)，主要涉及网络算子。 |
| total_net_size    | bigint | 该算子在所有DN上的总网络通信数据量 (KB)，主要涉及网络算子。  |
| min_read_bytes    | bigint | 该算子在所有DN上的最小磁盘读取数据量 (KB)。          |
| max_read_bytes    | bigint | 该算子在所有DN上的最大磁盘读取数据量 (KB)。          |
| total_read_bytes  | bigint | 该算子在所有DN上的总磁盘读取数据量 (KB)。           |
| min_write_bytes   | bigint | 该算子在所有DN上的最小磁盘写入数据量 (KB)。          |
| max_write_bytes   | bigint | 该算子在所有DN上的最大磁盘写入数据量 (KB)。          |
| total_write_bytes | bigint | 该算子在所有DN上的总磁盘写入数据量 (KB)。           |

### 15.3.92 GS\_WLM\_SESSION\_INFO

GS\_WLM\_SESSION\_INFO视图显示当前CN上已经完成执行的query语句的执行信息，此系统视图信息来源于系统表dbms\_om.[gs\\_wlm\\_session\\_info](#)。

须知

- GS\_WLM\_SESSION\_INFO视图的schema为pg\_catalog。
- GS\_WLM\_SESSION\_INFO视图仅支持在[postgres](#)数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

GS\_WLM\_SESSION\_INFO视图的字段同[表15-165](#)相同，具体字段内容如下：

表 15-164 GS\_WLM\_SESSION\_HISTORY 字段

| 名称         | 类型   | 描述           |
|------------|------|--------------|
| datid      | oid  | 连接后端的数据库OID。 |
| dbname     | text | 连接后端的数据库名称。  |
| schemaname | text | 模式名。         |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                                      |
|---------------------|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| nodename            | text                     | 语句执行的CN名称。                                                                              |
| username            | text                     | 连接到后端的用户名。                                                                              |
| application_name    | text                     | 连接到后端的应用名。                                                                              |
| client_addr         | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。                  |
| client_hostname     | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。                  |
| client_port         | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                                     |
| query_band          | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                                                |
| block_time          | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，包含语句解析和优化时间，单位ms。                                                            |
| start_time          | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                                              |
| finish_time         | timestamp with time zone | 语句执行的结束时间。                                                                              |
| duration            | bigint                   | 语句实际执行的时间，单位ms。                                                                         |
| estimate_total_time | bigint                   | 语句预估执行时间，单位ms。                                                                          |
| status              | text                     | 语句执行结束状态：正常为finished，异常为aborted。该处记录的语句状态应为数据库服务端执行状态，当服务器端执行成功，结果集返回时报错，该语句应为finished。 |
| abort_info          | text                     | 语句执行结束状态为aborted时显示异常信息。                                                                |
| resource_pool       | text                     | 用户使用的资源池。                                                                               |
| control_group       | text                     | 语句所使用的Cgroup。                                                                           |
| estimate_memory     | integer                  | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。                         |
| min_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                                   |

| 名称                   | 类型      | 描述                                                                         |
|----------------------|---------|----------------------------------------------------------------------------|
| max_peak_memory      | integer | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                      |
| average_peak_memory  | integer | 语句执行过程中的内存使用平均值，单位MB。                                                      |
| memory_skew_percent  | integer | 语句各DN间的内存使用倾斜率。                                                            |
| spill_info           | text    | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。 |
| min_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| max_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| average_spill_size   | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| spill_skew_percent   | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                            |
| min_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                      |
| max_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                      |
| average_dn_time      | bigint  | 语句在所有DN上的平均执行时间，单位ms。                                                      |
| dn_time_skew_percent | integer | 语句在各DN间的执行时间倾斜率。                                                           |
| min_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位ms。                                                     |
| max_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位ms。                                                     |
| total_cpu_time       | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                      |
| cpu_skew_percent     | integer | 语句在DN间的CPU时间倾斜率。                                                           |
| min_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最小IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| max_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最大IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| average_peak_iops    | integer | 语句在所有DN上的每秒平均IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |

| 名称                 | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                      |
|--------------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| iops_skew_percent  | integer | 语句在DN间的IO倾斜率。                                                                                                                                                                                                           |
| warning            | text    | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警：<br>1. Spill file size large than 256MB<br>2. Broadcast size large than 100MB<br>3. Early spill<br>4. Spill times is greater than 3<br>5. Spill on memory adaptive<br>6. Hash table conflict |
| queryid            | bigint  | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                      |
| query              | text    | 执行的语句，最多可保留64KB长度的字符串。                                                                                                                                                                                                  |
| query_plan         | text    | 语句的执行计划。<br>规格限制：<br>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。<br>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。                                             |
| node_group         | text    | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                          |
| pid                | bigint  | 语句的后端线程的pid。                                                                                                                                                                                                            |
| lane               | text    | 语句执行时所在的快慢车道。                                                                                                                                                                                                           |
| unique_sql_id      | bigint  | 归一化的Unique SQL ID。                                                                                                                                                                                                      |
| session_id         | text    | 在数据库系统中唯一标记一个session，格式：session_start_time.tid.node_name。                                                                                                                                                               |
| min_read_bytes     | bigint  | 语句在所有DN上的最小IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |
| max_read_bytes     | bigint  | 语句在所有DN上的最大IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |
| average_read_bytes | bigint  | 语句在所有DN上的平均IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |
| min_write_bytes    | bigint  | 语句在所有DN上的最小IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |
| max_write_bytes    | bigint  | 语句在所有DN上的最大IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |



| 名称                         | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                                |
|----------------------------|--------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| average_write_bytes        | bigint       | 语句在所有DN上的平均IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                        |
| recv_pkg                   | bigint       | 语句在所有DN上的通信包接收总量，单位packages。                                                                                                                                                                                                      |
| send_pkg                   | bigint       | 语句在所有DN上的通信包发送总量，单位packages。                                                                                                                                                                                                      |
| recv_bytes                 | bigint       | 语句在所有DN上的通信流接收数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                        |
| send_bytes                 | bigint       | 语句在所有DN上的通信流发送数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                        |
| stmt_type                  | text         | 语句对应的查询类型。                                                                                                                                                                                                                        |
| except_info                | text         | 语句触发的异常规则信息。                                                                                                                                                                                                                      |
| unique_plan_id             | bigint       | 归一化的Unique plan id。                                                                                                                                                                                                               |
| sql_hash                   | text         | 归一化的sql hash。                                                                                                                                                                                                                     |
| plan_hash                  | text         | 归一化的plan hash。                                                                                                                                                                                                                    |
| use_plan_baseline          | text         | 当前语句执行是否使用了绑定的计划。如果使用了，则显示pg_plan_baseline中的plan_baseline列的名字。                                                                                                                                                                    |
| outline_name               | text         | 该语句计划对应的outline的名字。                                                                                                                                                                                                               |
| loader_status              | text         | 保存导入导出类业务信息的json串具体如下。<br>1. address: 互联互通对端集群的地址，源集群会显示端口号。<br>2. direction: 导入导出业务类型，取值包括gds to file、gds from file、gds to pipe、gds from pipe、copy from、copy to。<br>3. min/max/total_lines/bytes: 导入导出语句在所有DN上字节数的行数/最小值/最大值/总和。 |
| parse_time                 | bigint       | 语句排队前的解析总时间（包含词法语法解析，优化重写和计划生成时间），单位ms。该字段仅8.3.0.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                    |
| disk_cache_hit_ratio       | numeric(5,2) | 磁盘缓存命中率。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                       |
| disk_cache_disk_read_size  | bigint       | 读取磁盘缓存数据的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                             |
| disk_cache_disk_write_size | bigint       | 写入磁盘缓存的数据总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                             |

| 名称                          | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
|-----------------------------|--------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| disk_cache_remote_read_size | bigint | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| disk_cache_remote_read_time | bigint | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| vfs_scan_bytes              | bigint | OBS虚拟文件系统接收到上层请求的扫描的字节数，单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| vfs_remote_read_bytes       | bigint | OBS虚拟文件系统实际从OBS读取的字节数，单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| preload_submit_time         | bigint | 预读流程提交IO请求的总时间，单位μs。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| preload_wait_time           | bigint | 预读流程等待IO请求的总时间，单位μs。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| preload_wait_count          | bigint | 预读流程等待IO请求的总次数。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| disk_cache_load_time        | bigint | 读取磁盘缓存的总时间，单位μs。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| disk_cache_conflict_count   | bigint | 读取磁盘缓存中block产生哈希冲突的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| disk_cache_error_count      | bigint | 读取磁盘缓存失败的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| disk_cache_error_code       | bigint | 读取磁盘缓存失败的错误码，可能产生多个错误码，读取磁盘缓存失败会发起OBS远程读并重写缓存块，错误码类型如下。该字段仅对3.0表及外表生效。 <ul style="list-style-type: none"><li>• 1：磁盘缓存块产生哈希冲突。</li><li>• 2：磁盘缓存块的生成时间晚于OldestXmin事务。</li><li>• 4：磁盘缓存读取缓存文件调用pread系统调用失败。</li><li>• 8：磁盘缓存块的数据版本不匹配。</li><li>• 16：写缓存写入的数据版本与最新版本不匹配。</li><li>• 32：打开缓存块对应的缓存文件失败。</li><li>• 64：磁盘缓存读取数据大小不匹配。</li><li>• 128：磁盘缓存块中记录的csn不匹配。</li></ul> |
| obs_io_req_avg_rtt          | bigint | OBS IO请求的平均RTT(Round Trip Time, IO请求往返时间)，单位为μs。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |

| 名称                          | 类型     | 描述                                      |
|-----------------------------|--------|-----------------------------------------|
| obs_io_req_avg_latency      | bigint | OBS IO请求的平均延迟，单位为μs。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。 |
| obs_io_req_latency_gt_1s    | bigint | OBS IO请求延迟超过1s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。   |
| obs_io_req_latency_gt_10s   | bigint | OBS IO请求延迟超过10s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。  |
| obs_io_req_count            | bigint | OBS IO请求的总数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。        |
| obs_io_req_retry_count      | bigint | OBS IO请求重试的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。      |
| obs_io_req_rate_limit_count | bigint | OBS IO请求被流控的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。     |
| gxid                        | xid    | 语句事务ID号。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。         |
| inserted_rows               | bigint | 语句插入的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。         |
| deleted_rows                | bigint | 语句删除的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。         |
| updated_rows                | bigint | 语句更新的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。         |
| returned_rows               | bigint | 语句查询的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。         |

### 15.3.93 GS\_WLM\_SESSION\_HISTORY

GS\_WLM\_SESSION\_HISTORY视图显示当前用户在当前CN上执行作业结束后的负载管理记录。此视图用于从DWS中查询数据，仅当GUC参数enable\_resource\_track为on时，视图会查询GS\_WLM\_SESSION\_INFO表中3分钟内的数据进行返回。

须知

GS\_WLM\_SESSION\_HISTORY视图仅支持在postgres数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

表 15-165 GS\_WLM\_SESSION\_HISTORY 字段

| 名称    | 类型  | 描述           |
|-------|-----|--------------|
| datid | oid | 连接后端的数据库OID。 |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                                      |
|---------------------|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| dbname              | text                     | 连接后端的数据库名称。                                                                             |
| schemaname          | text                     | 模式名。                                                                                    |
| nodename            | text                     | 语句执行的CN名称。                                                                              |
| username            | text                     | 连接到后端的用户名。                                                                              |
| application_name    | text                     | 连接到后端的应用名。                                                                              |
| client_addr         | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。                  |
| client_hostname     | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。                  |
| client_port         | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                                     |
| query_band          | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                                                |
| block_time          | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，包含语句解析和优化时间，单位ms。                                                            |
| start_time          | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                                              |
| finish_time         | timestamp with time zone | 语句执行的结束时间。                                                                              |
| duration            | bigint                   | 语句实际执行的时间，单位ms。                                                                         |
| estimate_total_time | bigint                   | 语句预估执行时间，单位ms。                                                                          |
| status              | text                     | 语句执行结束状态：正常为finished，异常为aborted。该处记录的语句状态应为数据库服务端执行状态，当服务器端执行成功，结果集返回时报错，该语句应为finished。 |
| abort_info          | text                     | 语句执行结束状态为aborted时显示异常信息。                                                                |
| resource_pool       | text                     | 用户使用的资源池。                                                                               |
| control_group       | text                     | 语句所使用的Cgroup。                                                                           |
| estimate_memory     | integer                  | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。                         |

| 名称                   | 类型      | 描述                                                                         |
|----------------------|---------|----------------------------------------------------------------------------|
| min_peak_memory      | integer | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                      |
| max_peak_memory      | integer | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                      |
| average_peak_memory  | integer | 语句执行过程中的内存使用平均值，单位MB。                                                      |
| memory_skew_percent  | integer | 语句各DN间的内存使用倾斜率。                                                            |
| spill_info           | text    | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。 |
| min_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| max_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| average_spill_size   | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| spill_skew_percent   | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                            |
| min_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                      |
| max_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                      |
| average_dn_time      | bigint  | 语句在所有DN上的平均执行时间，单位ms。                                                      |
| dn_time_skew_percent | integer | 语句在各DN间的执行时间倾斜率。                                                           |
| min_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位ms。                                                     |
| max_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位ms。                                                     |
| total_cpu_time       | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                      |
| cpu_skew_percent     | integer | 语句在DN间的CPU时间倾斜率。                                                           |
| min_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最小IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| max_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最大IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |

| 名称                 | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                      |
|--------------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| average_peak_iops  | integer | 语句在所有DN上的每秒平均IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                                                                                                                                                                  |
| iops_skew_percent  | integer | 语句在DN间的IO倾斜率。                                                                                                                                                                                                           |
| warning            | text    | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警：<br>1. Spill file size large than 256MB<br>2. Broadcast size large than 100MB<br>3. Early spill<br>4. Spill times is greater than 3<br>5. Spill on memory adaptive<br>6. Hash table conflict |
| queryid            | bigint  | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                      |
| query              | text    | 执行的语句，最多可保留64KB长度的字符串。                                                                                                                                                                                                  |
| query_plan         | text    | 语句的执行计划。<br>规格限制：<br>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。<br>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。                                             |
| node_group         | text    | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                          |
| pid                | bigint  | 语句的后端线程的pid。                                                                                                                                                                                                            |
| lane               | text    | 语句执行时所在的快慢车道。                                                                                                                                                                                                           |
| unique_sql_id      | bigint  | 归一化的Unique SQL ID。                                                                                                                                                                                                      |
| session_id         | text    | 在数据库系统中唯一标记一个session，格式：session_start_time.tid.node_name。                                                                                                                                                               |
| min_read_bytes     | bigint  | 语句在所有DN上的最小IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |
| max_read_bytes     | bigint  | 语句在所有DN上的最大IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |
| average_read_bytes | bigint  | 语句在所有DN上的平均IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |
| min_write_bytes    | bigint  | 语句在所有DN上的最小IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                              |

| 名称                        | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                                |
|---------------------------|--------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| max_write_bytes           | bigint       | 语句在所有DN上的最大IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                        |
| average_write_bytes       | bigint       | 语句在所有DN上的平均IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                        |
| recv_pkg                  | bigint       | 语句在所有DN上的通信包接收总量，单位packages。                                                                                                                                                                                                      |
| send_pkg                  | bigint       | 语句在所有DN上的通信包发送总量，单位packages。                                                                                                                                                                                                      |
| recv_bytes                | bigint       | 语句在所有DN上的通信流接收数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                        |
| send_bytes                | bigint       | 语句在所有DN上的通信流发送数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                        |
| stmt_type                 | text         | 语句对应的查询类型。                                                                                                                                                                                                                        |
| except_info               | text         | 语句触发的异常规则信息。                                                                                                                                                                                                                      |
| unique_plan_id            | bigint       | 归一化的Unique plan id。                                                                                                                                                                                                               |
| sql_hash                  | text         | 归一化的sql hash。                                                                                                                                                                                                                     |
| plan_hash                 | text         | 归一化的plan hash。                                                                                                                                                                                                                    |
| use_plan_baseline         | text         | 当前语句执行是否使用了绑定的计划。如果使用了，则显示pg_plan_baseline中的plan_baseline列的名字。                                                                                                                                                                    |
| outline_name              | text         | 该语句计划对应的outline的名字。                                                                                                                                                                                                               |
| loader_status             | text         | 保存导入导出类业务信息的json串具体如下。<br>1. address: 互联互通对端集群的地址，源集群会显示端口号。<br>2. direction: 导入导出业务类型，取值包括gds to file、gds from file、gds to pipe、gds from pipe、copy from、copy to。<br>3. min/max/total_lines/bytes: 导入导出语句在所有DN上字节数的行数/最小值/最大值/总和。 |
| parse_time                | bigint       | 语句排队前的解析总时间（包含词法语法解析，优化重写和计划生成时间），单位ms。该字段仅8.3.0.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                    |
| disk_cache_hit_ratio      | numeric(5,2) | 磁盘缓存命中率。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                       |
| disk_cache_disk_read_size | bigint       | 读取磁盘缓存数据的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                             |

| 名称                          | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
|-----------------------------|--------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| disk_cache_disk_write_size  | bigint | 写入磁盘缓存的数据总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| disk_cache_remote_read_size | bigint | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| disk_cache_remote_read_time | bigint | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       |
| vfs_scan_bytes              | bigint | OBS虚拟文件系统接收到上层请求的扫描的字节数，单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| vfs_remote_read_bytes       | bigint | OBS虚拟文件系统实际从OBS读取的字节数，单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
| preload_submit_time         | bigint | 预读流程提交IO请求的总时间，单位μs。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| preload_wait_time           | bigint | 预读流程等待IO请求的总时间，单位μs。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| preload_wait_count          | bigint | 预读流程等待IO请求的总次数。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| disk_cache_load_time        | bigint | 读取磁盘缓存的总时间，单位μs。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| disk_cache_conflict_count   | bigint | 读取磁盘缓存中block产生哈希冲突的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| disk_cache_error_count      | bigint | 读取磁盘缓存失败的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| disk_cache_error_code       | bigint | <p>读取磁盘缓存失败的错误码，可能产生多个错误码，读取磁盘缓存失败会发起OBS远程读并重写缓存块，错误码类型如下。该字段仅对3.0表及外表生效。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• 1：磁盘缓存块产生哈希冲突。</li><li>• 2：磁盘缓存块的生成时间晚于OldestXmin事务。</li><li>• 4：磁盘缓存读取缓存文件调用pread系统调用失败。</li><li>• 8：磁盘缓存块的数据版本不匹配。</li><li>• 16：写缓存写入的数据版本与最新版本不匹配。</li><li>• 32：打开缓存块对应的缓存文件失败。</li><li>• 64：磁盘缓存读取数据大小不匹配。</li><li>• 128：磁盘缓存块中记录的csn不匹配。</li></ul> |



| 名称                          | 类型     | 描述                                                                         |
|-----------------------------|--------|----------------------------------------------------------------------------|
| obs_io_req_avg_rtt          | bigint | OBS IO请求的平均RTT(Round Trip Time, IO请求往返时间), 单位为 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。 |
| obs_io_req_avg_latency      | bigint | OBS IO请求的平均延迟, 单位为 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                             |
| obs_io_req_lateness_gt_1s   | bigint | OBS IO请求延迟超过1s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                      |
| obs_io_req_lateness_gt_10s  | bigint | OBS IO请求延迟超过10s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                     |
| obs_io_req_count            | bigint | OBS IO请求的总数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                           |
| obs_io_req_retry_count      | bigint | OBS IO请求重试的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                         |
| obs_io_req_rate_limit_count | bigint | OBS IO请求被流控的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                        |
| gxid                        | xid    | 语句事务ID号。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                            |
| inserted_rows               | bigint | 语句插入的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                            |
| deleted_rows                | bigint | 语句删除的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                            |
| updated_rows                | bigint | 语句更新的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                            |
| returned_rows               | bigint | 语句查询的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                            |

### 15.3.94 GS\_WLM\_SESSION\_STATISTICS

GS\_WLM\_SESSION\_STATISTICS视图显示当前用户在当前CN上正在执行的作业的负载管理记录。

表 15-166 GS\_WLM\_SESSION\_STATISTICS 字段

| 名称         | 类型   | 描述           |
|------------|------|--------------|
| datid      | oid  | 连接后端的数据OID。  |
| dbname     | name | 连接后端的数据库名称。  |
| schemaname | text | 模式名。         |
| nodename   | text | 语句执行的CN节点名称。 |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                     |
|---------------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------|
| username            | name                     | 连接到后端的用户名。                                                             |
| application_name    | text                     | 连接到后端的应用名。                                                             |
| client_addr         | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。 |
| client_hostname     | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。 |
| client_port         | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                    |
| query_band          | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                               |
| pid                 | bigint                   | 后端线程ID。                                                                |
| block_time          | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，单位ms。                                                       |
| start_time          | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                             |
| duration            | bigint                   | 语句已经执行的时间，单位ms。                                                        |
| estimate_total_time | bigint                   | 语句执行预估总时间，单位ms。                                                        |
| estimate_left_time  | bigint                   | 语句执行预估剩余时间，单位ms。                                                       |
| enqueue             | text                     | 工作负载管理资源状态。                                                            |
| resource_pool       | name                     | 用户使用的资源池。                                                              |
| control_group       | text                     | 语句所使用的Cgroup。                                                          |
| estimate_memory     | integer                  | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。        |
| min_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                  |
| max_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                  |
| average_peak_memory | integer                  | 语句执行过程中的内存使用平均值，单位MB。                                                  |
| memory_skew_percent | integer                  | 语句在各DN间的内存使用倾斜率。                                                       |

| 名称                   | 类型      | 描述                                                                         |
|----------------------|---------|----------------------------------------------------------------------------|
| spill_info           | text    | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。 |
| min_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量 (MB)，默认为0。                                            |
| max_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量 (MB)，默认为0。                                            |
| average_spill_size   | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量 (MB)，默认为0。                                            |
| spill_skew_percent   | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                            |
| min_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                      |
| max_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                      |
| average_dn_time      | bigint  | 语句在所有DN上的平均执行时间，单位ms。                                                      |
| dn_time_skew_percent | integer | 语句在各DN间的执行时间倾斜率。                                                           |
| min_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位ms。                                                     |
| max_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位ms。                                                     |
| total_cpu_time       | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                      |
| cpu_skew_percent     | integer | 语句在各DN间的CPU时间倾斜率。                                                          |
| min_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最小IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| max_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最大IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| average_peak_iops    | integer | 语句在所有DN上的每秒平均IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| iops_skew_percent    | integer | 语句在DN间的IO倾斜率。                                                              |
| min_read_speed       | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最小IO读速率，单位KB/s。                                       |
| max_read_speed       | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最大IO读速率，单位KB/s。                                       |

| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                      |
|---------------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| average_read_speed  | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的平均IO读速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| min_write_speed     | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最小IO写速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| max_write_speed     | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最大IO写速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| average_write_speed | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的平均IO写速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| recv_pkg            | bigint  | 语句在所有DN上的通信包接收总量，单位packages。                                                                                                                                                                                            |
| send_pkg            | bigint  | 语句在所有DN上的通信包发送总量，单位packages。                                                                                                                                                                                            |
| recv_bytes          | bigint  | 语句在所有DN上的通信流接收数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                              |
| send_bytes          | bigint  | 语句在所有DN上的通信流发送数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                              |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警：<br>1. Spill file size large than 256MB<br>2. Broadcast size large than 100MB<br>3. Early spill<br>4. Spill times is greater than 3<br>5. Spill on memory adaptive<br>6. Hash table conflict |
| unique_sql_id       | bigint  | 归一化的Unique SQL ID。                                                                                                                                                                                                      |
| queryid             | bigint  | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                      |
| query               | text    | 正在执行的语句。                                                                                                                                                                                                                |
| query_plan          | text    | 语句的执行计划。<br>规格限制：<br>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。<br>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。                                             |
| node_group          | text    | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                          |
| stmt_type           | text    | 语句所对应的查询类型。                                                                                                                                                                                                             |

| 名称                          | 类型            | 描述                                                               |
|-----------------------------|---------------|------------------------------------------------------------------|
| except_info                 | text          | 语句触发的异常规则信息。                                                     |
| parse_time                  | bigint        | 语句排队前的解析总时间（包含词法语法解析，优化重写和计划生成时间），单位ms。<br>该字段仅8.3.0.100及以上版本支持。 |
| unique_plan_id              | bigint        | 归一化的Unique plan id。                                              |
| sql_hash                    | text          | 归一化的sql hash。                                                    |
| plan_hash                   | text          | 归一化的plan hash。                                                   |
| disk_cache_hit_ratio        | numeric(5, 2) | 磁盘缓存命中率。该字段仅对3.0表及外表生效。                                          |
| disk_cache_disk_read_size   | bigint        | 读取磁盘缓存数据的总大小，单位MB。该字段仅对3.0表及外表生效。                                |
| disk_cache_disk_write_size  | bigint        | 写入磁盘缓存的数据总大小，单位MB。该字段仅对3.0表及外表生效。                                |
| disk_cache_remote_read_size | bigint        | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的总大小，单位MB。该字段仅对3.0表及外表生效。                        |
| disk_cache_remote_read_time | bigint        | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的次数。该字段仅对3.0表及外表生效。                              |
| block_name                  | text          | 与语句匹配的对应该拦截规则名。该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。                           |
| gxid                        | xid           | 语句事务ID号。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                  |

### 15.3.95 GS\_WLM\_SQL\_ALLOW

GS\_WLM\_SQL\_ALLOW视图显示已经设置的资源管理SQL白名单。

其中白名单包括两部分内容：

- 系统默认的SQL白名单。
- 通过GUC参数wlm\_sql\_allow\_list设置的SQL白名单。

### 15.3.96 GS\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT

GS\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT视图显示当前节点上Workload控制组内的SQL语句执行次数的统计信息，包括SELECT、UPDATE、INSERT、DELETE语句的执行次数统计，以及DDL、DML、DCL类型语句的执行次数统计。

表 15-167 GS\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT 字段

| 名称           | 类型     | 描述             |
|--------------|--------|----------------|
| workload     | name   | Workload控制组名称。 |
| select_count | bigint | SELECT数量。      |
| update_count | bigint | UPDATE数量。      |
| insert_count | bigint | INSERT数量。      |
| delete_count | bigint | DELETE数量。      |
| ddl_count    | bigint | DDL数量。         |
| dml_count    | bigint | DML数量。         |
| dcl_count    | bigint | DCL数量。         |

### 15.3.97 GS\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME

GS\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME视图显示当前节点上Workload控制组内SQL语句执行的响应时间的统计信息，包括SELECT、UPDATE、INSERT、DELETE语句的最大、最小、平均、以及总响应时间，单位为微秒。

表 15-168 GS\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME 字段

| 名称                  | 类型     | 描述             |
|---------------------|--------|----------------|
| workload            | name   | Workload控制组名称。 |
| total_select_elapse | bigint | SELECT总响应时间。   |
| max_select_elapse   | bigint | SELECT最大响应时间。  |
| min_select_elapse   | bigint | SELECT最小响应时间。  |
| avg_select_elapse   | bigint | SELECT平均响应时间。  |
| total_update_elapse | bigint | UPDATE总响应时间。   |
| max_update_elapse   | bigint | UPDATE最大响应时间。  |
| min_update_elapse   | bigint | UPDATE最小响应时间。  |
| avg_update_elapse   | bigint | UPDATE平均响应时间。  |
| total_insert_elapse | bigint | INSERT总响应时间。   |
| max_insert_elapse   | bigint | INSERT最大响应时间。  |
| min_insert_elapse   | bigint | INSERT最小响应时间。  |
| avg_insert_elapse   | bigint | INSERT平均响应时间。  |
| total_delete_elapse | bigint | DELETE总响应时间。   |

| 名称                | 类型     | 描述            |
|-------------------|--------|---------------|
| max_delete_elapse | bigint | DELETE最大响应时间。 |
| min_delete_elapse | bigint | DELETE最小响应时间。 |
| avg_delete_elapse | bigint | DELETE平均响应时间。 |

### 15.3.98 GS\_WORKLOAD\_TRANSACTION

GS\_WORKLOAD\_TRANSACTION视图提供查询单CN上Workload控制组相关的事务信息。数据库记录每个Workload控制组事务提交和回滚的次数及事务提交和回滚的响应时间，单位是微秒。

表 15-169 GS\_WORKLOAD\_TRANSACTION 字段

| 名称               | 类型     | 描述             |
|------------------|--------|----------------|
| workload         | name   | Workload控制组名称。 |
| commit_counter   | bigint | 提交次数。          |
| rollback_counter | bigint | 回滚次数。          |
| resp_min         | bigint | 最小响应时间。        |
| resp_max         | bigint | 最大响应时间。        |
| resp_avg         | bigint | 平均响应时间。        |
| resp_total       | bigint | 响应时间总和。        |

### 15.3.99 MPP\_TABLES

MPP\_TABLES视图显示PGXC\_CLASS中的表信息。

表 15-170 MPP\_TABLES 字段

| 名称         | 类型               | 描述           |
|------------|------------------|--------------|
| schemaname | name             | 包含表的模式名。     |
| tablename  | name             | 表名。          |
| tableowner | name             | 表的所有者。       |
| tablespace | name             | 表所在的表空间。     |
| pgroup     | name             | 节点群的名称。      |
| nodeoids   | oidvector_extend | 表分布的节点OID列表。 |

### 15.3.100 PG\_AVAILABLE\_EXTENSION\_VERSIONS

PG\_AVAILABLE\_EXTENSION\_VERSIONS视图显示数据库中某些特性的扩展版本信息。

表 15-171 PG\_AVAILABLE\_EXTENSION\_VERSIONS 字段

| 名称          | 类型      | 描述                               |
|-------------|---------|----------------------------------|
| name        | name    | 扩展名。                             |
| version     | text    | 版本名。                             |
| installed   | boolean | 如果此扩展的版本当前已经安装，则为真。              |
| superuser   | boolean | 如果只允许系统管理员安装此扩展，则为真。             |
| relocatable | boolean | 如果扩展可以重新加载到另一个模式，则为真。            |
| schema      | name    | 扩展必须安装到的模式名，如果部分或全部可重新定位，则为NULL。 |
| requires    | name[]  | 必备扩展的名称，如果没有则为NULL。              |
| comment     | text    | 扩展的控制文件的注释字符串。                   |

### 15.3.101 PG\_AVAILABLE\_EXTENSIONS

PG\_AVAILABLE\_EXTENSIONS视图显示数据库中某些特性的扩展信息。

表 15-172 PG\_AVAILABLE\_EXTENSIONS 字段

| 名称                | 类型   | 描述                     |
|-------------------|------|------------------------|
| name              | name | 扩展名。                   |
| default_version   | text | 缺省版本名，如果没有指定则为NULL。    |
| installed_version | text | 当前安装的扩展版本，如果未安装则为NULL。 |
| comment           | text | 扩展控制文件的注释字符串。          |

### 15.3.102 PG\_BULKLOAD\_STATISTICS

在集群任一正常节点上，通过查询PG\_BULKLOAD\_STATISTICS视图可以获取当前登录节点正在进行的导入导出业务执行情况，其中每一个导入/导出业务对应一条记录。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。



表 15-173 PG\_BULKLOAD\_STATISTICS 字段

| 名称          | 类型                       | 描述                                                                               |
|-------------|--------------------------|----------------------------------------------------------------------------------|
| node_name   | text                     | 节点名称。                                                                            |
| db_name     | text                     | 数据库名称。                                                                           |
| query_id    | bigint                   | 查询ID，对应debug_query_id。                                                           |
| tid         | bigint                   | 当前线程的线程号。                                                                        |
| lwtid       | integer                  | 当前线程的轻量级线程号。                                                                     |
| session_id  | bigint                   | GDS的会话ID。                                                                        |
| direction   | text                     | 业务类型，取值包括：gds to file、gds from file、gds to pipe、gds from pipe、copy from、copy to。 |
| query       | text                     | 查询语句。                                                                            |
| address     | text                     | 当前导入导出外表的location。                                                               |
| query_start | timestamp with time zone | 导入/导出开始时间。                                                                       |
| total_bytes | bigint                   | 待处理数据的总大小。<br>仅GDS普通文件导入时，且该行记录来自CN节点才会显示，否则为空。                                  |
| phase       | text                     | 当前业务导入导出执行阶段，包括：INITIALIZING、TRANSFER_DATA、RELEASE_RESOURCE。                     |
| done_lines  | bigint                   | 已传输行数。                                                                           |
| done_bytes  | bigint                   | 已传输字节数。                                                                          |

### 15.3.103 PG\_COMM\_CLIENT\_INFO

PG\_COMM\_CLIENT\_INFO视图存储单个节点客户端连接信息（DN上查询该视图显示CN连接DN的信息）。

表 15-174 PG\_COMM\_CLIENT\_INFO 字段

| 名称        | 类型      | 描述           |
|-----------|---------|--------------|
| node_name | text    | 当前节点的名称。     |
| app       | text    | 客户端应用名。      |
| tid       | bigint  | 当前线程的线程号。    |
| lwtid     | integer | 当前线程的轻量级线程号。 |

| 名称          | 类型      | 描述                              |
|-------------|---------|---------------------------------|
| query_id    | bigint  | 查询ID，对应debug_query_id。          |
| socket      | integer | 如果是物理连接，显示socket。               |
| remote_ip   | text    | 对端节点IP。                         |
| remote_port | text    | 对端节点port。                       |
| logic_id    | integer | 如果是逻辑连接，显示sid，显示-1时表示当前连接是物理连接。 |

### 15.3.104 PG\_COMM\_DELAY

PG\_COMM\_DELAY视图展示单个DN的通信库时延状态。

表 15-175 PG\_COMM\_DELAY 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                                                      |
|-------------|---------|-------------------------------------------------------------------------|
| node_name   | text    | 节点名称。                                                                   |
| remote_name | text    | 连接对端时延最大的节点名称。                                                          |
| remote_host | text    | 连接对端IP地址。                                                               |
| stream_num  | integer | 当前物理连接使用的stream逻辑连接数量。                                                  |
| min_delay   | integer | 当前物理连接探测到的最小时延，单位微秒。                                                    |
| average     | integer | 当前物理连接探测时延的平均值，单位微秒。                                                    |
| max_delay   | integer | 当前物理连接探测到的最大时延，单位微秒。<br><b>说明</b><br>取值为-1，表示时延探测超时失败，请重新建立节点间连接后再执行查询。 |

### 15.3.105 PG\_COMM\_STATUS

PG\_COMM\_STATUS视图展示单个DN的通信库状态。

表 15-176 PG\_COMM\_STATUS 字段

| 名称        | 类型     | 描述           |
|-----------|--------|--------------|
| node_name | text   | 节点名称。        |
| rxpck     | bigint | 节点通信库接收包总量。  |
| txpck     | bigint | 节点通信库发送速包总量。 |

| 名称             | 类型      | 描述                                            |
|----------------|---------|-----------------------------------------------|
| rxkB           | bigint  | 节点通信库接收字节总量，单位KByte。                          |
| txkB           | bigint  | 节点通信库发送字节总量，单位KByte。                          |
| buffer         | bigint  | cmailbox的buffer大小。                            |
| memKB(libcomm) | bigint  | libcomm进程通信内存大小，单位KByte。                      |
| memKB(libpq)   | bigint  | libpq进程通信内存大小，单位KByte。                        |
| %USED(PM)      | integer | postmaster线程实时使用率。                            |
| %USED (send)   | integer | 通信代理发送线程实时使用率。                                |
| %USED (recv)   | integer | 通信代理接收线程实时使用率。                                |
| %USED (CQ)     | integer | RDMA通信完成事件线程实时使用率。                            |
| logic_conn     | bigint  | 节点创建的DN间通信逻辑连接总数。                             |
| create_process | bigint  | 进程创建的子进程总数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。            |
| create_thread  | bigint  | 进程创建的子线程总数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。            |
| create_conn    | bigint  | 进程创建的连接总数，包含集群内、集群外连接。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| accept_conn    | bigint  | 进程接收的连接总数，包含集群内、集群外连接。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |

### 15.3.106 PG\_COMM\_RECV\_STREAM

PG\_COMM\_RECV\_STREAM视图展示单个DN上所有的通信库接收流状态。

表 15-177 PG\_COMM\_RECV\_STREAM 字段

| 名称          | 类型      | 描述                  |
|-------------|---------|---------------------|
| node_name   | text    | 节点名称。               |
| local_tid   | bigint  | 使用此通信流的线程ID。        |
| remote_name | text    | 连接对端节点名称。           |
| remote_tid  | bigint  | 连接对端线程ID。           |
| idx         | integer | 通信对端DN在本DN内的标识编号。   |
| sid         | integer | 通信流在物理连接中的标识编号。     |
| tcp_sock    | integer | 通信流所使用的tcp通信socket。 |

| 名称         | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                              |
|------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| state      | text    | 通信流当前的状态： <ul style="list-style-type: none"><li>UNKNOWN：表示当前逻辑连接状态未知。</li><li>READY：表示逻辑连接已就绪。</li><li>RUN：表示逻辑连接接收报文正常。</li><li>HOLD：表示逻辑连接接收报文等待中。</li><li>CLOSED：表示关闭逻辑连接。</li><li>TO_CLOSED：表示将会关闭逻辑连接。</li><li>WRITING：表示正在写入数据。</li></ul> |
| query_id   | bigint  | 通信流对应的debug_query_id编号。                                                                                                                                                                                                                         |
| pn_id      | integer | 通信流所执行查询的plan_node_id编号。                                                                                                                                                                                                                        |
| send_smp   | integer | 通信流所执行查询send端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                          |
| recv_smp   | integer | 通信流所执行查询recv端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                          |
| recv_bytes | bigint  | 通信流接收的数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                              |
| time       | bigint  | 通信流当前生命周期使用时长，单位ms。                                                                                                                                                                                                                             |
| speed      | bigint  | 通信流的平均接收速率，单位Byte/s。                                                                                                                                                                                                                            |
| quota      | bigint  | 通信流当前的通信配额值，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                             |
| buff_usize | bigint  | 通信流当前缓存的数据大小，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                            |

### 15.3.107 PG\_COMM\_SEND\_STREAM

PG\_COMM\_SEND\_STREAM视图展示单个DN上所有的通信库发送流状态。

表 15-178 PG\_COMM\_SEND\_STREAM 字段

| 名称          | 类型      | 描述                  |
|-------------|---------|---------------------|
| node_name   | text    | 节点名称。               |
| local_tid   | bigint  | 使用此通信流的线程ID。        |
| remote_name | text    | 连接对端节点名称。           |
| remote_tid  | bigint  | 连接对端线程ID。           |
| idx         | integer | 通信对端DN在本DN内的标识编号。   |
| sid         | integer | 通信流在物理连接中的标识编号。     |
| tcp_sock    | integer | 通信流所使用的tcp通信socket。 |

| 名称         | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                              |
|------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| state      | text    | 通信流当前的状态。 <ul style="list-style-type: none"><li>UNKNOWN：表示当前逻辑连接状态未知。</li><li>READY：表示逻辑连接已就绪。</li><li>RUN：表示逻辑连接发送报文正常。</li><li>HOLD：表示逻辑连接发送报文等待中。</li><li>CLOSED：表示关闭逻辑连接。</li><li>TO_CLOSED：表示将会关闭逻辑连接。</li><li>WRITING：表示正在写入数据。</li></ul> |
| query_id   | bigint  | 通信流对应的debug_query_id编号。                                                                                                                                                                                                                         |
| pn_id      | integer | 通信流所执行查询的plan_node_id编号。                                                                                                                                                                                                                        |
| send_smp   | integer | 通信流所执行查询send端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                          |
| recv_smp   | integer | 通信流所执行查询recv端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                          |
| send_bytes | bigint  | 通信流发送的数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                              |
| time       | bigint  | 通信流当前生命周期使用时长，单位ms。                                                                                                                                                                                                                             |
| speed      | bigint  | 通信流的平均发送速率，单位Byte/s。                                                                                                                                                                                                                            |
| quota      | bigint  | 通信流当前的通信配额值，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                             |
| wait_quota | bigint  | 通信流等待quota值产生的额外时间开销，单位ms。                                                                                                                                                                                                                      |

### 15.3.108 PG\_COMM\_QUERY\_SPEED

PG\_COMM\_QUERY\_SPEED视图展示单个节点上所有query对应的流量信息。

表 15-179 PG\_COMM\_QUERY\_SPEED 字段

| 名称        | 类型     | 描述                      |
|-----------|--------|-------------------------|
| node_name | text   | 节点名称。                   |
| query_id  | bigint | 通信流对应的debug_query_id编号。 |
| rxkB/s    | bigint | 查询对应的通信流接收速率，单位Byte/s。  |
| txkB/s    | bigint | 查询对应的通信流发送速率，单位Byte/s。  |
| rxkB      | bigint | 查询对应的通信流接收数据总量，单位Byte。  |
| txkB      | bigint | 查询对应的通信流发送数据总量，单位Byte。  |

| 名称      | 类型     | 描述                          |
|---------|--------|-----------------------------|
| rxpck/s | bigint | 查询对应的通信包接收速率，单位 packages/s。 |
| txpck/s | bigint | 查询对应的通信包发送速率，单位 packages/s。 |
| rxpck   | bigint | 查询对应的通信包接收总量，单位 packages。   |
| txpck   | bigint | 查询对应的通信包发送总量，单位 packages。   |

### 15.3.109 PG\_CONTROL\_GROUP\_CONFIG

PG\_CONTROL\_GROUP\_CONFIG视图存储系统的控制组配置信息。

表 15-180 PG\_CONTROL\_GROUP\_CONFIG 字段

| 名称                      | 类型   | 描述        |
|-------------------------|------|-----------|
| pg_control_group_config | text | 控制组的配置信息。 |

### 15.3.110 PG\_CURSORS

PG\_CURSORS视图列出了当前可用的游标。

表 15-181 PG\_CURSORS 字段

| 名称            | 类型                       | 描述                                                 |
|---------------|--------------------------|----------------------------------------------------|
| name          | text                     | 游标名。                                               |
| statement     | text                     | 声明改游标时的查询语句。                                       |
| is_holdable   | boolean                  | 如果该游标是持久的（就是在声明该游标的事务结束后仍然可以访问该游标）则为TRUE，否则为FALSE。 |
| is_binary     | boolean                  | 如果该游标被声明为BINARY则为TRUE，否则为FALSE。                    |
| is_scrollable | boolean                  | 如果该游标可以滚动（就是允许以不连续的方式检索）则为TRUE，否则为FALSE。           |
| creation_time | timestamp with time zone | 声明该游标的时间戳。                                         |

15.3.111 PG\_EXT\_STATS

PG\_EXT\_STATS视图提供对存储在PG\_STATISTIC\_EXT表里面的扩展统计信息的访问。扩展统计信息目前包括多列统计信息。

表 15-182 PG\_EXT\_STATS 字段

| 名称           | 类型         | 引用                          | 描述                                                                                                                                                                                                                                         |
|--------------|------------|-----------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| schemaname   | name       | PG_NAMESP<br>ACE.nspname    | 包含表的模式名。                                                                                                                                                                                                                                   |
| tablename    | name       | PG_CLASS.rel<br>name        | 表名。                                                                                                                                                                                                                                        |
| attname      | int2vector | PG_STATISTI<br>C_EXT.stakey | 统计信息扩展的多列信息。                                                                                                                                                                                                                               |
| inherited    | boolean    | -                           | 如果为真，则包含继承的子列，否则只是指定表的字段。                                                                                                                                                                                                                  |
| null_frac    | real       | -                           | 记录中字段组合为空的百分比。                                                                                                                                                                                                                             |
| avg_width    | integer    | -                           | 字段组合记录以字节记的平均宽度。                                                                                                                                                                                                                           |
| n_distinct   | real       | -                           | <ul style="list-style-type: none"><li>如果大于0，表示字段组合中独立数值的估计数目。</li><li>如果小于0，表示独立数值的数目被行数除的负数。</li><li>如果等于0，表示独立数值的数目未知。</li></ul> <b>说明</b><br>用负数形式是因为ANALYZE认为独立数值的数目是随着表增长而增长；正数的形式用于在字段看上去好像有固定的可能值数目的情况下。比如，-1表示一个字段组合中独立数值的个数和行数相同。 |
| n_dndistinct | real       | -                           | 标识dn1上字段组合中非NULL数据的唯一值的数目。 <ul style="list-style-type: none"><li>如果大于0，表示独立数值的实际数目。</li><li>如果小于0，表示独立数值的数目被行数除的负数。（比如，一个字段组合的数值平均出现概率为两次，则可以表示为n_dndistinct=-0.5）。</li><li>如果等于0，表示独立数值的数目未知。</li></ul>                                   |

| 名称                     | 类型       | 引用 | 描述                                                                |
|------------------------|----------|----|-------------------------------------------------------------------|
| most_common_vals       | anyarray | -  | 一个字段组合里最常用数值的列表。如果该字段组合不存在最常用数值，则为NULL。本列保存的多列常用数值均不为NULL。        |
| most_common_freqs      | real[]   | -  | 一个最常用数值组合的频率的列表，即每个出现的次数除以行数。如果most_common_vals是NULL，则为NULL。      |
| most_common_vals_null  | anyarray | -  | 一个字段组合里最常用数值的列表。如果该字段组合不存在最常用数值，则为NULL。本列保存的多列常用数值中至少有一个值为NULL。   |
| most_common_freqs_null | real[]   | -  | 一个最常用数值组合的频率的列表，即每个出现的次数除以行数。如果most_common_vals_null是NULL，则为NULL。 |

### 15.3.112 PG\_GET\_INVALID\_BACKENDS

PG\_GET\_INVALID\_BACKENDS视图提供显示CN上连接到当前DN备机的后端线程信息。

表 15-183 PG\_GET\_INVALID\_BACKENDS 字段

| 名称            | 类型                       | 描述             |
|---------------|--------------------------|----------------|
| pid           | bigint                   | 线程ID。          |
| node_name     | text                     | 后端线程中连接的节点信息。  |
| dbname        | name                     | 当前连接的数据库。      |
| backend_start | timestamp with time zone | 后端线程启动的时间。     |
| query         | text                     | 后端线程正在执行的查询语句。 |

### 15.3.113 PG\_GET\_SENDERS\_CATCHUP\_TIME

PG\_GET\_SENDERS\_CATCHUP\_TIME视图显示单个DN上当前活跃的主备发送线程的追赶信息。



表 15-184 PG\_GET\_SENDERS\_CATCHUP\_TIME 字段

| 名称                     | 类型                       | 描述                     |
|------------------------|--------------------------|------------------------|
| pid                    | bigint                   | 当前sender的线程ID。         |
| lwpid                  | integer                  | 当前sender的lwpid。        |
| local_role             | text                     | 本地的角色。                 |
| peer_role              | text                     | 对端的角色。                 |
| state                  | text                     | 当前sender的复制状态。         |
| type                   | text                     | 当前sender的类型。           |
| catchup_start          | timestamp with time zone | catchup启动的时间。          |
| catchup_end            | timestamp with time zone | catchup结束的时间。          |
| catchup_type           | text                     | catchup方式为全量还是增量。      |
| catchup_bcm_filename   | text                     | catchup当前执行的bcm文件。     |
| catchup_bcm_finished   | integer                  | catchup已经操作完成的bcm文件数量。 |
| catchup_bcm_total      | integer                  | catchup总共需要操作的bcm文件数量。 |
| catchup_percent        | text                     | catchup已经操作完成的百分比。     |
| catchup_remaining_time | text                     | catchup预估剩余时间。         |

### 15.3.114 PG\_GLOBAL\_TEMP\_ATTACHED\_PIDS

查看全局临时表在当前节点占有资源的会话信息。该视图仅8.2.1.220及以上集群版本支持。

表 15-185 PG\_GLOBAL\_TEMP\_ATTACHED\_PIDS 字段

| 名称         | 类型     | 描述          |
|------------|--------|-------------|
| schemaname | name   | 模式名。        |
| tablename  | name   | 表名。         |
| pid        | bigint | 用于表示会话的PID。 |

### 15.3.115 PG\_GROUP

PG\_GROUP视图查看数据库认证角色及角色之间的成员关系。

表 15-186 PG\_GROUP 字段

| 名称       | 类型    | 描述                   |
|----------|-------|----------------------|
| groname  | name  | 组的名称。                |
| grosysid | oid   | 组的ID。                |
| grolist  | oid[] | 一个数组，包含这个组里面所有角色的ID。 |

15.3.116 PG\_INDEXES

PG\_INDEXES视图提供对数据库中每个索引的有用信息的访问。

表 15-187 PG\_INDEXES 字段

| 名称         | 类型   | 引用                    | 描述                         |
|------------|------|-----------------------|----------------------------|
| schemaname | name | PG_NAMESPACE.nspname  | 包含表和索引的模式名。                |
| tablename  | name | PG_CLASS.relname      | 此索引所服务的表名。                 |
| indexname  | name | PG_CLASS.relname      | 索引名。                       |
| tablespace | name | PG_TABLESPACE.spcname | 包含索引的表空间名称。                |
| indexdef   | text | -                     | 索引定义（一个重建的CREATE INDEX命令）。 |

应用示例

查询指定表的索引信息。

```
SELECT * FROM pg_indexes WHERE tablename = 'mytable';
schemaname | tablename | indexname | tablespace | indexdef
-----+-----+-----+-----+-----
public | mytable | idx_mytable_id | | CREATE INDEX idx_mytable_id ON mytable USING btree
(id) TABLESPACE pg_default
(1 row)
```

查询当前数据库指定模式下所有表的索引信息。

```
SELECT tablename, indexname, indexdef FROM pg_indexes WHERE schemaname = 'public' ORDER BY
tablename,indexname;
tablename | indexname | indexdef
-----+-----+-----
books | books_pkey | CREATE UNIQUE INDEX books_pkey ON books USING btree (id) TABLESPACE
pg_default
books | idx_books_tags_gin | CREATE INDEX idx_books_tags_gin ON books USING gin (tags)
TABLESPACE pg_default
customer | c_custkey_key | CREATE UNIQUE INDEX c_custkey_key ON customer USING btree
```

```
(c_custkey, c_name) TABLESPACE pg_default
mytable | idx_mytable_id | CREATE INDEX idx_mytable_id ON mytable USING btree (id) TABLESPACE
pg_default
test1 | idx_test_id | CREATE INDEX idx_test_id ON test1 USING btree (id) TABLESPACE pg_default
v0 | v0_pkey | CREATE UNIQUE INDEX v0_pkey ON v0 USING btree (c) TABLESPACE pg_default
(6 rows)
```

15.3.117 PG\_JOB

PG\_JOB视图存储用户创建的定时任务的任务详细信息。

PG\_JOB视图用于代替历史版本的PG\_JOB系统表，提供对之前版本的前向兼容。原PG\_JOB系统表已经变更为PG\_JOBS系统表，关于PG\_JOBS系统表的描述详见[PG\\_JOBS](#)。

表 15-188 PG\_JOB 字段

| 名字                   | 类型                          | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
|----------------------|-----------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| job_id               | bigint                      | 作业ID。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| current_postgres_pid | bigint                      | 如果当前任务正在被执行，那么此处记录运行此任务的postgres线程ID。默认为-1，表示此任务未被执行或已执行完毕。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
| log_user             | name                        | 创建者的UserName。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| priv_user            | name                        | 作业执行者的UserName。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| dbname               | name                        | 标识作业执行的数据库名。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| node_name            | name                        | 标识当前作业是在哪个CN上创建和执行。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| job_status           | text                        | 当前任务的执行状态，取值范围：('r', 's', 'f', 'd', 'p', 'w', 'l')，默认为's'，取值含义： <ul style="list-style-type: none"><li>• r=running</li><li>• s=successfully finished</li><li>• f=job failed</li><li>• d=disable</li><li>• p=pending</li><li>• w=waiting</li><li>• l=launching</li></ul> <b>说明</b> <ul style="list-style-type: none"><li>• 当用户将定时任务关闭（即job_queue_processes为0时），由于监控job执行的线程不会启动，所以job_status不会根据job的实时状态进行设置，用户不需要关注job_status。</li><li>• 只有当开启定时任务功能（job_queue_processes为非0时），系统才会根据当前job的实时状态刷新job_status的值。</li></ul> |
| start_date           | timestamp without time zone | 作业第一次开始执行时间，时间精确到毫秒。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |

| 名字              | 类型                          | 描述                   |
|-----------------|-----------------------------|----------------------|
| next_run_date   | timestamp without time zone | 下次定时执行任务的时间，时间精确到毫秒。 |
| failure_count   | smallint                    | 连续失败计数。              |
| interval        | text                        | 作业执行的重复时间间隔。         |
| last_start_date | timestamp without time zone | 上次运行开始时间，时间精确到毫秒。    |
| last_end_date   | timestamp without time zone | 上次运行的结束时间，时间精确到毫秒。   |
| last_suc_date   | timestamp without time zone | 上次成功运行的开始时间，时间精确到毫秒。 |
| this_run_date   | timestamp without time zone | 正在运行任务的开始时间，时间精确到毫秒。 |
| nspname         | name                        | 作业运行时所在的命名空间的名称。     |
| what            | text                        | 作业内容。                |

### 15.3.118 PG\_JOB\_PROC

PG\_JOB\_PROC视图用于代替之前版本的PG\_JOB\_PROC系统表，提供对之前版本的前向兼容。原PG\_JOB\_PROC系统表已经和原PG\_JOB系统表一同并入当前版本的PG\_JOBS系统表，关于PG\_JOBS系统表的描述详见[PG\\_JOBS](#)。

表 15-189 PG\_JOB\_PROC 字段

| 名字     | 类型     | 描述    |
|--------|--------|-------|
| job_id | bigint | 作业ID。 |
| what   | text   | 作业内容。 |

### 15.3.119 PG\_JOB\_SINGLE

PG\_JOB\_SINGLE视图用于显示当前节点的作业信息。

表 15-190 PG\_JOB\_SINGLE 字段

| 名字                   | 类型                          | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
|----------------------|-----------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| job_id               | bigint                      | 作业ID。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| current_postgres_pid | bigint                      | 如果当前任务正在被执行，那么此处记录运行此任务的postgres线程ID。默认为-1，表示此任务未被执行或已执行完毕。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| log_user             | name                        | 创建者的UserName。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| priv_user            | name                        | 作业执行者的UserName。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| dbname               | name                        | 标识作业执行的数据库名。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| node_name            | name                        | 标识当前作业是在哪个CN上创建和执行。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| job_status           | text                        | <p>当前任务的执行状态，取值范围：('r', 's', 'f', 'd', 'p', 'w', 'l')，默认为's'，取值含义：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• r=running</li><li>• s=successfully finished</li><li>• f=job failed</li><li>• d=disable</li><li>• p=pending</li><li>• w=waiting</li><li>• l=launching</li></ul> <p><b>说明</b></p> <ul style="list-style-type: none"><li>• 当用户将定时任务关闭（即job_queue_processes为0时），由于监控job执行的线程不会启动，所以job_status不会根据job的实时状态进行设置，用户不需要关注job_status。</li><li>• 只有当开启定时任务功能（job_queue_processes为非0时），系统才会根据当前job的实时状态刷新job_status的值。</li></ul> |
| start_date           | timestamp without time zone | 作业第一次开始执行时间，时间精确到毫秒。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| next_run_date        | timestamp without time zone | 下次定时执行任务的时间，时间精确到毫秒。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| failure_count        | smallint                    | 连续失败计数。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| interval             | text                        | 作业执行的重复时间间隔。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| last_start_date      | timestamp without time zone | 上次运行开始时间，时间精确到毫秒。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |

| 名字            | 类型                                | 描述                   |
|---------------|-----------------------------------|----------------------|
| last_end_date | timestamp<br>without time<br>zone | 上次运行的结束时间，时间精确到毫秒。   |
| last_suc_date | timestamp<br>without time<br>zone | 上次成功运行的开始时间，时间精确到毫秒。 |
| this_run_date | timestamp<br>without time<br>zone | 正在运行任务的开始时间，时间精确到毫秒。 |
| nspname       | name                              | 作业运行时所在的命名空间的名称。     |
| what          | text                              | 作业内容。                |

### 15.3.120 PG\_LIFECYCLE\_DATA\_DISTRIBUTE

PG\_LIFECYCLE\_DATA\_DISTRIBUTE视图查询OBS多温表中冷热数据分布情况。

表 15-191 PG\_LIFECYCLE\_DATA\_DISTRIBUTE 字段

| 名称                  | 类型   | 描述               |
|---------------------|------|------------------|
| schemaname          | name | 模式名。             |
| tablename           | name | 当前表名。            |
| nodename            | name | 节点名。             |
| hotpartition        | text | 该DN节点上的热分区。      |
| coldpartition       | text | 该DN节点上的冷分区。      |
| switchablepartition | text | 该DN节点上的可切分区。     |
| hotdatasize         | text | 该DN节点上的热分区数据大小。  |
| colddatasize        | text | 该DN节点上的冷分区数据大小。  |
| switchabledatasize  | text | 该DN节点上的可切分区数据大小。 |

### 15.3.121 PG\_LOCKS

PG\_LOCKS视图存储各打开事务持有的锁信息。

表 15-192 PG\_LOCKS 字段

| 名称                 | 类型       | 引用                              | 描述                                                                                                                  |
|--------------------|----------|---------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| locktype           | text     | -                               | 被锁定对象的类型：relation，extend，page，tuple，transactionid，virtualxid，object，userlock，advisory。                              |
| database           | oid      | <a href="#">PG_DATABASE.oid</a> | 被锁定对象所在数据库的OID。 <ul style="list-style-type: none"><li>● 如果被锁定的对象是共享对象，则OID为0。</li><li>● 如果是一个事务ID，则为NULL。</li></ul> |
| relation           | oid      | <a href="#">PG_CLASS.oid</a>    | 被锁定对象关系的OID，如果锁定的对象不是关系，也不是关系的一部分，则为NULL。                                                                           |
| page               | integer  | -                               | 关系内部的页面编号，如果对象不是关系页或者不是行页，则为NULL。                                                                                   |
| tuple              | smallint | -                               | 页面里边的行编号，如果对象不是行，则为NULL。                                                                                            |
| virtualxid         | text     | -                               | 事务的虚拟ID，如果对象不是一个虚拟事务ID，则为NULL。                                                                                      |
| transactionid      | xid      | -                               | 事务的ID，如果对象不是一个事务ID，则为NULL。                                                                                          |
| classid            | oid      | <a href="#">PG_CLASS.oid</a>    | 包含该对象的系统表的OID，如果对象不是普通的数据库对象，则为NULL。                                                                                |
| objid              | oid      | -                               | 对象在其系统表内的OID，如果对象不是普通数据库对象，则为NULL。                                                                                  |
| objsubid           | smallint | -                               | 对于表的某个字段对应为字段编号；对于其他对象类型，该字段为0；如果该对象不是普通数据库对象，则为NULL。                                                               |
| virtualtransaction | text     | -                               | 持有此锁或者在等待此锁的事务的虚拟ID。                                                                                                |
| pid                | bigint   | -                               | 持有此锁或者等待此锁的服务器线程的逻辑ID。如果锁被一个预备事务持有，则为NULL。                                                                          |
| mode               | text     | -                               | 此线程持有的或者是期望持有的锁模式。更多有关锁模式的内容请参见 <a href="#">LOCK</a> 。                                                              |
| granted            | boolean  | -                               | <ul style="list-style-type: none"><li>● 如果锁是持有锁，则为TRUE。</li><li>● 如果锁是等待锁，则为FALSE。</li></ul>                        |

| 名称       | 类型                       | 引用 | 描述                                         |
|----------|--------------------------|----|--------------------------------------------|
| fastpath | boolean                  | -  | 如果通过fast-path获得锁，则为TRUE；如果通过主锁表获得，则为FALSE。 |
| waittime | timestamp with time zone | -  | 开始等待锁的时间戳。<br>该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。      |
| holdtime | timestamp with time zone | -  | 开始持有锁的时间戳。该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。          |

### 15.3.122 PG\_LOCKWAIT\_DETAIL

PG\_LOCKWAIT\_DETAIL视图显示当前实例中锁等待链详细信息。如果存在多级的锁等待关系，会依次将整个锁等待链按照等待顺序显示出来。

该视图8.2.1集群版本中8.2.1.251及以上版本支持；9.1.1.100及以上集群版本支持。

表 15-193 PG\_LOCKWAIT\_DETAIL 字段

| 名称                  | 类型       | 描述                                |
|---------------------|----------|-----------------------------------|
| level               | integer  | 锁等待链中的层级，以1开始，每显示一层等待关系level会加1。  |
| node_name           | name     | 节点名称，对应pgxc_node表中的node_name列。    |
| lock_wait_hierarchy | text     | 锁等待链，以节点名称：进程号->等待进程号->等待进程号->... |
| lock_type           | text     | 被锁定对象的类型。                         |
| database            | oid      | 被锁定对象所在数据库的OID。                   |
| relation            | oid      | 被锁定对象关系的OID。                      |
| page                | integer  | 关系内部的页面编号。                        |
| tuple               | smallint | 页面的行编号。                           |
| virtual_xid         | text     | 事务的虚拟ID。                          |
| transaction_id      | xid      | 事务ID。                             |
| class_id            | oid      | 包含该对象的系统表的OID。                    |
| obj_id              | oid      | 对象在其系统表内的OID。                     |
| obj_subid           | smallint | 对于表的列字段编号。                        |



| 名称                  | 类型                       | 描述                     |
|---------------------|--------------------------|------------------------|
| virtual_transaction | text                     | 持有此锁或者在等待此锁的事物的虚拟ID。   |
| pid                 | bigint                   | 持有此锁或者等待此锁的线程号。        |
| mode                | text                     | 锁级别。                   |
| granted             | boolean                  | 是否持有锁。                 |
| fastpath            | boolean                  | 是否通过fastpath机制获得锁。     |
| wait_for_pid        | bigint                   | 锁冲突线程的线程号。             |
| conflict_mode       | text                     | 锁冲突线程持有的冲突锁级别。         |
| query_id            | bigint                   | 查询语句的ID。               |
| query               | text                     | 查询语句。                  |
| application_name    | text                     | 连接到该后端的应用名。            |
| backend_start       | timestamp with time zone | 后端进程启动时间，即客户端连接服务器的时间。 |
| xact_start          | timestamp with time zone | 当前事务的启动时间。             |
| query_start         | timestamp with time zone | 开始当前活跃查询的时间。           |
| state               | text                     | 后端当前总体状态。              |
| waittime            | timestamp with time zone | 开始等待锁的时间戳。             |
| holdtime            | timestamp with time zone | 开始获取锁的时间戳。             |

## 应用示例

**步骤1** 连接DN节点，开启一个事务，执行查询。

```
BEGIN;
SELECT * FROM t1;
```

**步骤2** 另一个窗口连接CN，对表t1执行TRUNCATE。

```
TRUNCATE t1;
```

此时TRUNCATE会被阻塞。

**步骤3** 另开一个窗口连接DN，查询PG\_LOCKWAIT\_DETAIL视图，获得当前的锁等待情况，帮助诊断阻塞原因。

```
SELECT * FROM PG_LOCKWAIT_DETAIL;
 level | node_name | lock_wait_hierarchy | lock_type | database | relation | page | tuple |
 virtual_xid | transaction_id | class_id | obj_id | obj_subid | virtual_transaction | pid | mode |
 granted | fastpath | wait_for_pid | conflict_mode | query_id | query | application_n
 ame | backend_start | xact_start | query_start | state |
 waittime | holdtime
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
1 | datanode1 | datanode1:140371308516512 | relation | 16564 | 25224 | | |
| | 3956258 | | | 15/204 | 140371308516512 | AccessExclusiveLock |
f | f | 140371308446552 | AccessShareLock | 77687093572143017 | TRUNCATE t1 |
coordinator1
| 2025-02-13 15:07:35.168383+08 | 2025-02-13 15:11:23.613945+08 | 2025-02-13 15:11:23.651944+08 |
active | 2025-02-13 15:11:23.65369+08 |
2 | datanode1 | datanode1:140371308516512 -> 140371308446552 | relation | 16564 | 25224 |
| | | | | 13/18 | 140371308446552 | AccessShareLock |
t | f | | | | 0 | begin;select * from t1; | gsql
| 2025-02-13 14:15:58.989993+08 | 2025-02-13 15:10:40.594882+08 | 2025-02-13 15:10:40.594882+08 |
active | 2025-02-13 15:10:40.596243+08
(2 rows)
```

----结束

15.3.123 PG\_LWLOCKS

PG\_LWLOCKS视图提供当前实例正在持有的或等待的轻量级锁信息。该视图仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

表 15-194 PG\_LWLOCKS 字段

| 名称           | 类型      | 描述                   |
|--------------|---------|----------------------|
| pid          | bigint  | 后端线程ID。              |
| query_id     | bigint  | 查询语句的ID。             |
| lwtid        | integer | 后端线程的轻量级线程号。         |
| reqlockid    | integer | 当前线程正在请求的轻量级锁ID。     |
| reqlock      | text    | reqlockid对应的轻量级锁名称。  |
| heldlocknums | integer | 当前线程已经获得的轻量级锁的数量。    |
| heldlockid   | integer | 当前线程已经获得的轻量级锁ID。     |
| heldlock     | text    | heldlockid对应的轻量级锁名称。 |
| heldlockmode | text    | heldlockid对应的轻量级锁模式。 |

示例

使用PG\_LWLOCKS视图查询当前实例正在持有的或等待的轻量级锁信息：

```
SELECT * FROM pg_lwlocks;
 pid | query_id | lwtid | reqlockid | reqlock | heldlocknums | heldlockid | heldlock |
```



表 15-197 PG\_POOLER\_STATUS 字段

| 名称             | 类型      | 描述                                                                 |
|----------------|---------|--------------------------------------------------------------------|
| database       | text    | 数据库名称。                                                             |
| user_name      | text    | 用户名。                                                               |
| tid            | bigint  | 连接CN的线程ID。                                                         |
| node_oid       | bigint  | 连接的实例节点OID。                                                        |
| node_name      | name    | 连接的实例节点名称。                                                         |
| in_use         | boolean | 连接是否正被使用。<br>• t ( true ) : 表示连接正在使用。<br>• f ( false ) : 表示连接没有使用。 |
| fdsock         | bigint  | 对端socket。                                                          |
| remote_pid     | bigint  | 对端线程号。                                                             |
| session_params | text    | 由此连接下发的GUC session参数。                                              |

## 应用示例

查看pooler连接池信息：

```
select database,user_name,node_name,in_use,count(*) from pg_pooler_status group by 1, 2, 3,4 order by 5
desc limit 50;
database | user_name | node_name | in_use | count
-----+-----+-----+-----+-----
mydbdemo | user3 | cn_5001 | f | 2
mydbdemo | user3 | dn_6005_6006 | t | 2
mydbdemo | user3 | dn_6001_6002 | t | 2
mydbdemo | user3 | dn_6003_6004 | f | 2
mydbdemo | user3 | dn_6003_6004 | t | 2
mydbdemo | user3 | dn_6005_6006 | f | 2
mydbdemo | user3 | dn_6001_6002 | f | 2
mydbdemo | user3 | cn_5002 | f | 2
gaussdb | user3 | dn_6003_6004 | f | 1
mydbdemo | user3 | cn_5001 | t | 1
music | user2 | dn_6003_6004 | f | 1
music | user2 | dn_6005_6006 | f | 1
gaussdb | user1 | dn_6005_6006 | f | 1
(13 rows)
```

## 15.3.127 PG\_PREPARED\_STATEMENTS

PG\_PREPARED\_STATEMENTS视图显示当前会话所有可用的预备语句。

表 15-198 PG\_PREPARED\_STATEMENTS 字段

| 名称   | 类型   | 描述        |
|------|------|-----------|
| name | text | 预备语句的标识符。 |

| 名称              | 类型                       | 描述                                                                                                           |
|-----------------|--------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| statement       | text                     | 创建该预备语句的查询字符串。对于从SQL创建的预备语句而言是客户端提交的PREPARE语句；对于通过前/后端协议创建的预备语句而言是预备语句自身的文本。                                 |
| prepare_time    | timestamp with time zone | 创建该预备语句的时间戳。                                                                                                 |
| parameter_types | regtype[]                | 该预备语句期望的参数类型，以regtype类型的数组格式出现。与该数组元素相对应的OID可以通过把regtype转换为oid值得到。                                           |
| from_sql        | boolean                  | <ul style="list-style-type: none"><li>如果该预备语句是通过PREPARE语句创建的则为true。</li><li>如果是通过前/后端协议创建的则为false。</li></ul> |

### 15.3.128 PG\_PREPARED\_XACTS

PG\_PREPARED\_XACTS视图显示当前准备好进行两阶段提交的事务的信息。

表 15-199 PG\_PREPARED\_XACTS 字段

| 名称          | 类型                       | 引用                                  | 描述            |
|-------------|--------------------------|-------------------------------------|---------------|
| transaction | xid                      | -                                   | 预备事务的数字事务标识。  |
| gid         | text                     | -                                   | 赋予该事务的全局事务标识。 |
| prepared    | timestamp with time zone | -                                   | 事务准备好提交的时间。   |
| owner       | name                     | <a href="#">PG_AUTHID</a> .rolname  | 执行该事务的用户名。    |
| database    | name                     | <a href="#">PG_DATABASE</a> .dbname | 执行该事务所在的数据库名。 |

### 15.3.129 PG\_PUBLICATION\_TABLES

PG\_PUBLICATION\_TABLES视图显示发布与其所发布的表之间的映射信息。和底层的系统表[PG\\_PUBLICATION\\_REL](#)不同，这个视图展开了定义为FOR ALL TABLES和FOR ALL TABLES IN SCHEMA的发布，对这类发布来说，每一个可发布的表都有一行。该系统视图仅8.2.0.100及以上集群版本支持。

表 15-200 PG\_PUBLICATION\_TABLES 字段

| 名称         | 类型   | 描述       |
|------------|------|----------|
| pubname    | name | 发布的名称。   |
| schemaname | name | 表的模式的名称。 |
| tablename  | name | 表的名称。    |

## 应用示例

查询所有发布表。

```
SELECT * FROM PG_PUBLICATION_TABLES;
pubname | schemaname | tablename
-----+-----+-----
mypub | public | t1
mypub | public | t2
(2 rows)
```

### 15.3.130 PG\_QUERYBAND\_ACTION

PG\_QUERYBAND\_ACTION视图显示query\_band关联行为和次序。

表 15-201 PG\_QUERYBAND\_ACTION 字段

| 名称         | 类型      | 描述                  |
|------------|---------|---------------------|
| qband      | text    | query_band键值对。      |
| respool_id | oid     | query_band关联资源池OID。 |
| respool    | text    | query_band关联资源池名。   |
| priority   | text    | query_band关联队列内优先级。 |
| qborder    | integer | query_band搜索次序。     |

### 15.3.131 PG\_REPLICATION\_SLOTS

PG\_REPLICATION\_SLOTS视图查看复制节点的信息。

表 15-202 PG\_REPLICATION\_SLOTS 字段

| 名称        | 类型   | 描述             |
|-----------|------|----------------|
| slot_name | text | 复制节点的名称。       |
| plugin    | name | 逻辑复制槽对应的输出插件名。 |
| slot_type | text | 复制节点的类型。       |
| datoid    | oid  | 复制节点的数据库OID。   |

| 名称            | 类型      | 描述                |
|---------------|---------|-------------------|
| database      | name    | 复制节点的数据库名称。       |
| active        | boolean | 复制节点是否为激活状态。      |
| xmin          | xid     | 复制节点事务标识。         |
| catalog_xmin  | text    | 逻辑复制槽对应的最早解码事务标识。 |
| restart_lsn   | text    | 复制节点的Xlog文件信息。    |
| dummy_standby | boolean | 复制节点是否为假备。        |

### 15.3.132 PG\_ROLES

PG\_ROLES视图提供访问数据库角色的相关信息。

表 15-203 PG\_ROLES 字段

| 名称             | 类型      | 引用 | 描述                                                     |
|----------------|---------|----|--------------------------------------------------------|
| rolname        | name    | -  | 角色名。                                                   |
| rolsuper       | boolean | -  | 该角色是否是拥有最高权限的初始系统管理员。                                  |
| rolinherit     | boolean | -  | 该角色是否继承角色的权限。                                          |
| rolcreaterole  | boolean | -  | 该角色是否可以创建其他的角色。                                        |
| rolcreatedb    | boolean | -  | 该角色是否可以创建数据库。                                          |
| rolcatupdate   | boolean | -  | 该角色是否可以直接更新系统表。只有usesysid=10的初始系统管理员拥有此权限。其他用户无法获得此权限。 |
| rolcanlogin    | boolean | -  | 该角色是否可以登录数据库。                                          |
| rolreplication | boolean | -  | 该角色是否可以复制。                                             |
| rolauditadmin  | boolean | -  | 该角色是否为审计管理员。                                           |
| rolsystemadmin | boolean | -  | 该角色是否为系统管理员。                                           |
| rolconndefmax  | integer | -  | 限制单个用户在单个CN上的最大并发连接数。-1表示无限制。                          |
| rolpassword    | text    | -  | 不是口令，总是*****。                                          |

| 名称            | 类型                       | 引用                                    | 描述                             |
|---------------|--------------------------|---------------------------------------|--------------------------------|
| rolvalidbegin | timestamp with time zone | -                                     | 账户的有效开始时间；如果没有设置有效开始时间，则为NULL。 |
| rolvaliduntil | timestamp with time zone | -                                     | 账户的有效结束时间；如果没有设置有效结束时间，则为NULL。 |
| rolrespool    | name                     | -                                     | 用户所能够使用的resource pool。         |
| rolparentid   | oid                      | <a href="#">PG_AUTHID.rolparentid</a> | 用户所在组用户的OID。                   |
| roltabspace   | text                     | -                                     | 用户永久表存储空间限额。                   |
| roltemp space | text                     | -                                     | 用户临时表存储空间限额。                   |
| rolspillspace | text                     | -                                     | 用户算子落盘空间限额。                    |
| rolconfig     | text[]                   | -                                     | 运行时配置变量的会话缺省。                  |
| oid           | oid                      | <a href="#">PG_AUTHID.oid</a>         | 角色的ID。                         |
| roluseft      | boolean                  | <a href="#">PG_AUTHID.roluseft</a>    | 角色是否可以操作外表。                    |
| nodegroup     | name                     | -                                     | 角色所关联的逻辑集群名字，如果没有关联逻辑集群，该值为空。  |

### 15.3.133 PG\_RULES

PG\_RULES视图提供对查询重写规则的有用信息访问的接口。

表 15-204 PG\_RULES 字段

| 名称         | 类型   | 描述                 |
|------------|------|--------------------|
| schemaname | name | 包含表的模式名。           |
| tablename  | name | 规则作用的表名。           |
| rulename   | name | 规则的名称。             |
| definition | text | 规则定义（一个重新构造的创建命令）。 |

### 15.3.134 PG\_RUNNING\_XACTS

PG\_RUNNING\_XACTS视图显示当前节点运行事务的信息。



表 15-205 PG\_RUNNING\_XACTS 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                     |
|-------------|---------|----------------------------------------|
| handle      | integer | 事务在GTM对应的句柄。                           |
| gxid        | xid     | 事务ID号。                                 |
| state       | tinyint | 事务状态（3：prepared或者0：starting）。          |
| node        | text    | 节点名称。                                  |
| xmin        | xid     | 节点上当前数据涉及的最小事务号xmin。                   |
| vacuum      | boolean | 标志当前事务是否是lazy vacuum事务。                |
| timeline    | bigint  | 标志数据库重启次数。                             |
| prepare_xid | xid     | 处于prepared状态的事务的ID号，若不在prepared状态，值为0。 |
| pid         | bigint  | 事务对应的线程ID。                             |
| next_xid    | xid     | CN传给DN的事务ID号。                          |

### 15.3.135 PG\_SECLABELS

PG\_SECLABELS视图提供关于安全标签的信息。

表 15-206 PG\_SECLABELS 字段

| 名称           | 类型      | 引用                                    | 描述                                                            |
|--------------|---------|---------------------------------------|---------------------------------------------------------------|
| objoid       | oid     | 任意OID属性                               | 安全标签所属的对象的OID。                                                |
| classoid     | oid     | <a href="#">PG_CLASS</a> .oid         | 此对象的系统表的OID。                                                  |
| objsubid     | integer | -                                     | 对于某个在表字段上的安全标签，为字段编号（引用表本身的objoid和classoid）。对于所有其他对象类型，该字段为0。 |
| objtype      | text    | -                                     | 标签出现的对象的类型。                                                   |
| objnamespace | oid     | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .oid     | 对象的命名空间的OID，如果适用；否则为NULL。                                     |
| objname      | text    | -                                     | 标签适用的对象名。                                                     |
| provider     | text    | <a href="#">PG_SECLABEL</a> .provider | 与标签相关的标签提供者。                                                  |
| label        | text    | <a href="#">PG_SECLABEL</a> .label    | 应用于此对象的安全标签。                                                  |

### 15.3.136 PG\_SEQUENCES

PG\_SEQUENCES视图显示当前用户有权限的序列属性信息。该视图仅9.1.0及以上集群版本支持。

表 15-207 PG\_SEQUENCES 字段

| 名称            | 类型      | 描述                                                          |
|---------------|---------|-------------------------------------------------------------|
| schemaname    | name    | 命名空间的名称。                                                    |
| sequencename  | name    | 序列的名称。                                                      |
| sequenceowner | name    | 序列的所有者。                                                     |
| start_value   | bigint  | 序列的起始值。                                                     |
| min_value     | bigint  | 序列生成的最小值。                                                   |
| max_value     | bigint  | 序列生成的最大值。                                                   |
| increment_by  | bigint  | 序列生成的步长，即每次生成的值增加的量。                                        |
| cycle         | boolean | 如果设置为true，则在达到最大值后重新开始从最小值生成序列值；如果设置为false，则在达到最大值后停止生成序列值。 |
| cache_size    | bigint  | 序列缓存值的大小。                                                   |
| last_value    | bigint  | 序列最近一次生成的值。                                                 |

### 15.3.137 PG\_SESSION\_WLMSTAT

PG\_SESSION\_WLMSTAT视图显示和当前用户执行作业正在运行时的负载管理相关信息。

表 15-208 PG\_SESSION\_WLMSTAT 字段

| 名称        | 类型      | 描述               |
|-----------|---------|------------------|
| datid     | oid     | 连接后端的数据库OID。     |
| datname   | name    | 连接后端的数据库名称。      |
| threadid  | bigint  | 后端线程ID。          |
| processid | integer | 后端线程的PID。        |
| usesysid  | oid     | 登录后端的用户OID。      |
| appname   | text    | 连接到后端的应用名。       |
| username  | name    | 登录到该后端的用户名。      |
| priority  | bigint  | 语句所在Cgroups的优先级。 |

| 名称               | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
|------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| attribute        | text    | 语句的属性： <ul style="list-style-type: none"><li>• Ordinary: 语句发送到数据库后被解析前的默认属性。</li><li>• Simple: 简单语句。</li><li>• Complicated: 复杂语句。</li><li>• Internal: 数据库内部语句。</li></ul>                                                                                                                          |
| block_time       | bigint  | 语句当前为止的pending的时间，单位s。                                                                                                                                                                                                                                                                            |
| elapsed_time     | bigint  | 语句当前为止的实际执行时间，单位s。                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| total_cpu_time   | bigint  | 语句在上一时间周期内的DN上CPU使用的总时间，单位s。                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| cpu_skew_percent | integer | 语句在上一时间周期内的DN上CPU使用的倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                                                          |
| statement_mem    | integer | 语句执行所需要的估算内存。                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| active_points    | integer | 语句占用的资源池并发点数。                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
| dop_value        | integer | 语句的从资源池中获取的dop值。                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| control_group    | text    | 语句当前所使用的Cgroups。                                                                                                                                                                                                                                                                                  |
| status           | text    | 语句当前的状态，包括： <ul style="list-style-type: none"><li>• pending: 执行前状态。</li><li>• running: 执行进行状态。</li><li>• finished: 执行正常结束。（当enqueue字段为StoredProc或Transaction时，仅代表语句中的部分作业已经执行完毕，该状态会持续到该语句完全执行完毕。）</li><li>• aborted: 执行异常终止。</li><li>• active: 非以上四种状态外的正常状态。</li><li>• unknown: 未知状态。</li></ul> |
| enqueue          | text    | 语句当前的排队情况，包括： <ul style="list-style-type: none"><li>• Global: 全局排队。</li><li>• Respool: 资源池排队。</li><li>• CentralQueue: 在中心协调节点(CCN)中排队。</li><li>• Transaction: 语句处于一个事务块中。</li><li>• StoredProc: 语句处于一个存储过程中。</li><li>• None: 未在排队。</li><li>• Forced None: 事务块语句或存储过程语句由于超出设定的等待时间而强制执行。</li></ul> |
| resource_pool    | name    | 语句当前所在的资源池。                                                                                                                                                                                                                                                                                       |

| 名称         | 类型   | 描述                                                                                                               |
|------------|------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| query      | text | 该后端的最新查询。如果state状态是active，此字段显示当前正在执行的查询。所有其他情况表示上一个查询。                                                          |
| isplana    | bool | 逻辑集群模式下，语句当前是否占用其他逻辑集群的资源执行。该值默认为f，表示不占用其他逻辑集群的资源执行。                                                             |
| node_group | text | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                   |
| lane       | text | 表示语句查询的快慢车道。 <ul style="list-style-type: none"><li>• fast：快车道。</li><li>• slow：慢车道。</li><li>• none：未管控。</li></ul> |

### 15.3.138 PG\_SESSION\_IOSTAT

PG\_SESSION\_IOSTAT视图8.1.2版本中已废弃，为兼容历史版本功能保留该视图，当前版本查询无效。可使用[PGXC\\_WLM\\_SESSION\\_STATISTICS](#)视图查看所有CN上正在执行的作业的负载管理信息。

表 15-209 PG\_SESSION\_IOSTAT 字段

| 名称          | 类型      | 描述                      |
|-------------|---------|-------------------------|
| query_id    | bigint  | 作业ID。                   |
| mincurriops | integer | 该作业当前io在各DN中的最小值。       |
| maxcurriops | integer | 该作业当前io在各DN中的最大值。       |
| minpeakops  | integer | 在作业运行时，作业io峰值中，各DN的最小值。 |
| maxpeakops  | integer | 在作业运行时，作业io峰值中，各DN的最大值。 |
| io_limits   | integer | 该作业所设GUC参数io_limits。    |
| io_priority | text    | 该作业所设GUC参数io_priority。  |
| query       | text    | 作业。                     |
| node_group  | text    | 作业所属用户对应的逻辑集群。          |

### 15.3.139 PG\_SETTINGS

PG\_SETTINGS视图显示数据库运行时参数的相关信息。

表 15-210 PG\_SETTINGS 字段

| 名称         | 类型      | 描述                                                             |
|------------|---------|----------------------------------------------------------------|
| name       | text    | 参数名称。                                                          |
| setting    | text    | 参数当前值。                                                         |
| unit       | text    | 参数的隐式结构。                                                       |
| category   | text    | 参数的逻辑组。                                                        |
| short_desc | text    | 参数的简单描述。                                                       |
| extra_desc | text    | 参数的详细描述。                                                       |
| context    | text    | 设置参数值的上下文，包括internal，postmaster，sighup，backend，superuser和user。 |
| vartype    | text    | 参数类型，包括bool，enum，integer，real和string。                          |
| source     | text    | 参数的赋值方式。                                                       |
| min_val    | text    | 参数最小值。如果参数类型不是数值型，那么该字段值为null。                                 |
| max_val    | text    | 参数最大值。如果参数类型不是数值型，那么该字段值为null。                                 |
| enumvals   | text[]  | enum类型参数合法值。如果参数类型不是enum型，那么该字段值为null。                         |
| boot_val   | text    | 数据库启动时参数默认值。                                                   |
| reset_val  | text    | 数据库重置时参数默认值。                                                   |
| sourcefile | text    | 设置参数值的配置文件。如果参数不是通过配置文件赋值，那么该字段值为null。                         |
| sourceline | integer | 设置参数值的配置文件的行号。如果参数不是通过配置文件赋值，那么该字段值为null。                      |

15.3.140 PG\_SHADOW

PG\_SHADOW视图显示了所有在PG\_AUTHID中标记了rolcanlogin的角色的属性。

此系统视图的名称源于它不是所有用户可读的，因为包含口令。**PG\_USER**是一个在PG\_SHADOW上全局可读的视图，只是把口令域填充成了空白。

表 15-211 PG\_SHADOW 字段

| 名字              | 类型                       | 引用                                 | 描述                                                                  |
|-----------------|--------------------------|------------------------------------|---------------------------------------------------------------------|
| username        | name                     | <a href="#">PG_AUTHID</a> .rolname | 用户名。                                                                |
| usesysid        | oid                      | <a href="#">PG_AUTHID</a> .oid     | 用户的ID。                                                              |
| usecreatedb     | boolean                  | -                                  | 用户可以创建数据库。                                                          |
| usesuper        | boolean                  | -                                  | 用户是系统管理员。                                                           |
| usecatupd       | boolean                  | -                                  | 用户可以更新系统表。即使是系统管理员，如果此字段不为真，也不能更新系统表。                               |
| userepl         | boolean                  | -                                  | 用户可以初始化流复制和使系统处于或不处于备份模式。                                           |
| passwd          | text                     | -                                  | 口令（可能是加密的）；如果没有则为null。参阅 <a href="#">PG_AUTHID</a> 获取加密的口令是如何存储的信息。 |
| valbegin        | timestamp with time zone | -                                  | 账户的有效开始时间；如果没有设置有效开始时间，则为NULL。                                      |
| valuntil        | timestamp with time zone | -                                  | 账户的有效结束时间；如果没有设置有效结束时间，则为NULL。                                      |
| respool         | name                     | -                                  | 用户使用的资源池。                                                           |
| parent          | oid                      | -                                  | 父资源池。                                                               |
| spacelimit      | text                     | -                                  | 永久表存储空间限额。                                                          |
| tempspacelimit  | text                     | -                                  | 临时表存储空间限额。                                                          |
| spillspacelimit | text                     | -                                  | 算子落盘空间限额。                                                           |
| useconfig       | text[ ]                  | -                                  | 运行时配置变量的会话缺省。                                                       |

15.3.141 PG\_SHARED\_MEMORY\_DETAIL

PG\_SHARED\_MEMORY\_DETAIL视图查询所有已产生的共享内存上下文的使用信息。

表 15-212 PG\_SHARED\_MEMORY\_DETAIL 字段

| 名字          | 类型       | 描述                 |
|-------------|----------|--------------------|
| contextname | text     | 内存上下文的名字。          |
| level       | smallint | 当前上下文在整体内存上下文中的层级。 |
| parent      | text     | 上级内存上下文。           |
| totalsize   | bigint   | 共享内存总大小，单位Byte。    |
| freesize    | bigint   | 共享内存剩余大小，单位Byte。   |
| usedsize    | bigint   | 共享内存使用大小，单位Byte。   |

15.3.142 PG\_STATS

PG\_STATS视图提供对存储在pg\_statistic表里面的单列统计信息的访问。

表 15-213 PG\_STATS 字段

| 名称         | 类型      | 引用                                    | 描述                                                                                                                                                                                                   |
|------------|---------|---------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| schemaname | name    | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .nspname | 包含表的模式名。                                                                                                                                                                                             |
| tablename  | name    | <a href="#">PG_CLASS</a> .relname     | 表名。                                                                                                                                                                                                  |
| attname    | name    | <a href="#">PG_ATTRIBUTE</a> .attname | 字段名。                                                                                                                                                                                                 |
| inherited  | boolean | -                                     | 如果为真，则包含继承的子列，否则只是指定表的字段。                                                                                                                                                                            |
| null_frac  | real    | -                                     | 记录中字段为空的百分比。                                                                                                                                                                                         |
| avg_width  | integer | -                                     | 字段记录以字节记的平均宽度。                                                                                                                                                                                       |
| n_distinct | real    | -                                     | <ul style="list-style-type: none"><li>如果大于0，表示字段中独立数值的估计数目。</li><li>如果小于0，表示独立数值的数目被行数除的负数。</li></ul> 用负数形式是因为ANALYZE认为独立数值的数目是随着表增长而增长；<br>正数的形式用于在字段看上去好像有固定的可能值数目的情况下。比如，-1表示一个唯一字段，独立数值的个数和行数相同。 |

| 名称                     | 类型       | 引用 | 描述                                                                                                                                                                                                   |
|------------------------|----------|----|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| n_dndistinct           | real     | -  | 标识dn1上字段中非NULL数据的唯一值的数目。 <ul style="list-style-type: none"><li>如果大于0，表示独立数值的实际数目。</li><li>如果小于0，表示独立数值的数目被行数除的负数。（比如，一个字段的数值平均出现概率为两次，则可以表示为n_dndistinct=-0.5）。</li><li>如果等于0，表示独立数值的数目未知。</li></ul> |
| most_common_vals       | anyarray | -  | 一个字段组合里最常用数值的列表。如果该字段组合不存在最常用数值，则为NULL。                                                                                                                                                              |
| most_common_freqs      | real[]   | -  | 一个最常用数值的频率的列表，即每个出现的次数除以行数。如果most_common_vals是NULL，则为NULL。                                                                                                                                           |
| histogram_bounds       | anyarray | -  | 一个数值的列表，它把字段的数值分成几组大致相同的组。如果在most_common_vals里有数值，则在此饼图的计算中省略。如果字段数据类型没有<操作符或者most_common_vals列表代表了整个分布性，则此字段为NULL。                                                                                  |
| correlation            | real     | -  | 统计与字段值的物理行序和逻辑行序有关。它的范围从-1到+1。在数值接近-1或者+1的时候，在字段上的索引扫描将被认为比它接近零的时候开销更少，因为减少了对磁盘的随机访问。如果字段数据类型没有<操作符，则这个字段为NULL。                                                                                      |
| most_common_elems      | anyarray | -  | 一个最常用的非空元素的列表。                                                                                                                                                                                       |
| most_common_elem_freqs | real[]   | -  | 一个最常用元素的频率的列表。                                                                                                                                                                                       |
| elem_count_histogram   | real[]   | -  | 对于独立的非空元素的统计直方图。                                                                                                                                                                                     |

### 15.3.143 PG\_STAT\_ACTIVITY

PG\_STAT\_ACTIVITY视图显示和当前用户查询相关的信息。若有管理员权限或预置角色权限可以显示和所有用户查询相关的信息。



表 15-214 PG\_STAT\_ACTIVITY 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                      |
|------------------|--------------------------|-------------------------------------------------------------------------|
| datid            | oid                      | 用户会话在后端连接到的数据库OID。                                                      |
| datname          | name                     | 用户会话在后端连接到的数据库名称。                                                       |
| pid              | bigint                   | 后端线程ID。                                                                 |
| lwtid            | integer                  | 轻量级线程ID。                                                                |
| usesysid         | oid                      | 登录该后端的用户OID。                                                            |
| username         | name                     | 登录该后端的用户名。                                                              |
| application_name | text                     | 连接到该后端的应用名。                                                             |
| client_addr      | inet                     | 连接到该后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，则表示通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。 |
| client_hostname  | text                     | 客户端的主机名，此字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。此字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。    |
| client_port      | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                     |
| backend_start    | timestamp with time zone | 后端进程启动时间，即客户端连接服务器的时间。                                                  |
| xact_start       | timestamp with time zone | 当前事务的启动时间，如果没有事务是活跃的，则为null。如果当前查询是首个事务，则这列等同于query_start列。             |
| query_start      | timestamp with time zone | 开始当前活跃查询的时间，如果state的值不是active，则这个值是上一个查询的开始时间。                          |
| state_change     | timestamp with time zone | 状态最后一次改变的时间。                                                            |
| waiting          | boolean                  | 如果后端当前正等待锁或者等待节点则为t，否则为f。                                               |

| 名称              | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
|-----------------|--------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| enqueue         | text   | <p>语句当前排队状态。可能值是：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• waiting in global queue：表示语句在全局并发队列排队中，主要包含并发数超过单CN配置的max_active_statements。</li><li>• waiting in respool queue：表示语句在资源池排队中，简单作业并发受限，主要是简单作业并发超过快车道并发上限max_dop。</li><li>• waiting in ccn queue：表示作业在CCN排队中，包含全局内存排队和慢车道内存和并发排队，包含以下场景：<ol style="list-style-type: none"><li>1. 全局可用内存超过上限，进行全局内存队列排队。</li><li>2. 资源池慢车道并发上限，即资源池并发超过active_statements上限。</li><li>3. 资源池慢车道内存上限，即资源池并发作业估算内存超过mem_percent计算的上限。</li></ol></li><li>• 空或no waiting queue：表示语句正在运行。</li></ul> |
| state           | text   | <p>后端当前总体状态。可能值是：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• active：后台正在执行查询。</li><li>• idle：后台正在等待新的客户端命令。</li><li>• idle in transaction：后端在事务中，但事务中没有语句在执行。</li><li>• idle in transaction (aborted)：后端在事务中，但事务中有语句执行失败。</li><li>• fastpath function call：后端正在执行一个fast-path函数。</li><li>• disabled：如果后端禁用track_activities，则报告此状态。</li></ul> <p><b>说明</b><br/>普通用户只能查看到自己账户所对应的会话状态。即其他账户的state信息为空。</p>                                                                                                                                |
| resource_pool   | name   | 用户使用的资源池。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| stmt_type       | text   | 语句类型。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| query_id        | bigint | 查询语句的ID。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| query           | text   | 此后端的最新查询。如果state状态是active（活跃的），此字段显示当前正在执行的查询。其他情况表示上一个查询。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| connection_info | text   | json格式字符串，记录当前连接数据库的驱动类型、驱动版本号、当前驱动的部署路径、进程属主用户等信息（参见 <a href="#">connection_info</a> ）。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |

### 15.3.144 PG\_STAT\_ALL\_INDEXES

PG\_STAT\_ALL\_INDEXES视图显示当前数据库中所有访问特定索引的统计信息。

索引可以通过简单的索引扫描或“位图”索引扫描进行使用。位图扫描中几个索引的输出可以通过AND或者OR规则进行组合，因此当使用位图扫描的时候，很难将独立对行抓取与特定索引进行组合，因此，一个位图扫描增加pg\_stat\_all\_indexes.idx\_tup\_read使用索引计数，并且增加pg\_stat\_all\_tables.idx\_tup\_fetch表计数，但不影响pg\_stat\_all\_indexes.idx\_tup\_fetch。

表 15-215 PG\_STAT\_ALL\_INDEXES 字段

| 名称            | 类型     | 描述                    |
|---------------|--------|-----------------------|
| relid         | oid    | 索引的表的OID。             |
| indexrelid    | oid    | 索引的OID。               |
| schemaname    | name   | 索引中模式名。               |
| relname       | name   | 索引的表名。                |
| indexrelname  | name   | 索引名。                  |
| idx_scan      | bigint | 索引上开始的索引扫描数。          |
| idx_tup_read  | bigint | 通过索引上扫描返回的索引项数。       |
| idx_tup_fetch | bigint | 通过使用索引的简单索引扫描抓取的活表行数。 |

### 15.3.145 PG\_STAT\_ALL\_TABLES

PG\_STAT\_ALL\_TABLES视图显示当前数据库中与表访问相关的统计信息（包括TOAST表）。

表 15-216 PG\_STAT\_ALL\_TABLES 字段

| 名称           | 类型     | 描述                  |
|--------------|--------|---------------------|
| relid        | oid    | 表的OID。              |
| schemaname   | name   | 此表的模式名。             |
| relname      | name   | 表名。                 |
| seq_scan     | bigint | 在此表上启动的顺序扫描数。       |
| seq_tup_read | bigint | 顺序扫描抓取的有live数据行的数目。 |
| idx_scan     | bigint | 索引扫描的次数。            |

| 名称                | 类型                       | 描述                                                                                                |
|-------------------|--------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------|
| idx_tup_fetch     | bigint                   | 索引扫描抓取的有live数据行的数目。                                                                               |
| n_tup_ins         | bigint                   | 插入的行数。                                                                                            |
| n_tup_upd         | bigint                   | 更新的行数。                                                                                            |
| n_tup_del         | bigint                   | 删除的行数。                                                                                            |
| n_tup_hot_upd     | bigint                   | 热更新的行数（即不需要单独的索引更新）。                                                                              |
| n_live_tup        | bigint                   | live行估计数。                                                                                         |
| n_dead_tup        | bigint                   | dead行估计数。                                                                                         |
| last_vacuum       | timestamp with time zone | 最后一次手动vacuum时间（不计算VACUUM FULL）。                                                                   |
| last_autovacuum   | timestamp with time zone | 最后一次autovacuum时间。                                                                                 |
| last_analyze      | timestamp with time zone | 最后一次analyze时间。                                                                                    |
| last_autoanalyze  | timestamp with time zone | 最后一次autovacuum时间。                                                                                 |
| vacuum_count      | bigint                   | vacuum次数（不计算VACUUM FULL）。                                                                         |
| autovacuum_count  | bigint                   | autovacuum次数。                                                                                     |
| analyze_count     | bigint                   | analyze次数。                                                                                        |
| autoanalyze_count | bigint                   | autoanalyze次数。                                                                                    |
| last_data_changed | timestamp with time zone | 记录该表最后一次数据发生变化的时间（引起数据变化的操作包括INSERT/UPDATE/DELETE、EXCHANGE/TRUNCATE/DROP partition），该列数据仅在本地CN记录。 |

应用示例

查询表table\_test最后一次数据发生变化的时间：

```
SELECT last_data_changed FROM PG_STAT_ALL_TABLES WHERE relname = 'table_test';
 last_data_changed

2024-03-27 10:28:16.277136+08
(1 row)
```

### 15.3.146 PG\_STAT\_BAD\_BLOCK

PG\_STAT\_BAD\_BLOCK视图显示自节点启动后，读取数据时出现Page/CU校验失败的统计信息。

表 15-217 PG\_STAT\_BAD\_BLOCK 字段

| 名字           | 类型                       | 描述         |
|--------------|--------------------------|------------|
| nodename     | text                     | 节点名称。      |
| databaseid   | integer                  | 数据库OID。    |
| tablespaceid | integer                  | 表空间OID。    |
| relfilenode  | integer                  | 文件对象ID。    |
| forknum      | integer                  | 文件类型。      |
| error_count  | integer                  | 出现校验失败的次数。 |
| first_time   | timestamp with time zone | 第一次出现时间。   |
| last_time    | timestamp with time zone | 最近一次出现时间。  |

### 15.3.147 PG\_STAT\_BGWRITER

PG\_STAT\_BGWRITER视图显示关于后端写进程活动的统计信息。

表 15-218 PG\_STAT\_BGWRITER 字段

| 名称                    | 类型               | 描述                        |
|-----------------------|------------------|---------------------------|
| checkpoints_timed     | bigint           | 定期执行的检查点数量。               |
| checkpoints_req       | bigint           | 请求执行的检查点数量。               |
| checkpoint_write_time | double precision | 检查点期间将文件写入磁盘花费的时间，以毫秒为单位。 |
| checkpoint_sync_time  | double precision | 检查点期间数据同步到磁盘花费的时间，以毫秒为单位。 |
| buffers_checkpoint    | bigint           | 检查点期间写入缓冲区的数量。            |
| buffers_clean         | bigint           | 后端写进程写的缓冲区数量。             |

| 名称                    | 类型                       | 描述                        |
|-----------------------|--------------------------|---------------------------|
| maxwritten_clean      | bigint                   | 由于写入缓冲区太多，后端写进程停止清理扫描的次数。 |
| buffers_backend       | bigint                   | 后端直接写入的缓冲区数量。             |
| buffers_backend_fsync | bigint                   | 后端需要fsync的次数。             |
| buffers_alloc         | bigint                   | 分配的缓冲区数量。                 |
| stats_reset           | timestamp with time zone | 统计重置的时间。                  |

### 15.3.148 PG\_STAT\_DATABASE

PG\_STAT\_DATABASE视图显示当前节点上每个数据库的状态和统计信息。

表 15-219 PG\_STAT\_DATABASE 字段

| 名称            | 类型      | 描述                                                       |
|---------------|---------|----------------------------------------------------------|
| datid         | oid     | 数据库OID。                                                  |
| datname       | name    | 数据库名。                                                    |
| numbackends   | integer | 当前节点上连接到该数据库的后端数。这是该视图中唯一一个反映目前状态值的列；所有列均返回自上次重置以来的累积值。  |
| xact_commit   | bigint  | 当前节点上该数据库中已经提交的事务数。                                      |
| xact_rollback | bigint  | 当前节点上该数据库中已经回滚的事务数。                                      |
| blks_read     | bigint  | 当前节点上该数据库中读取的磁盘块的数量。                                     |
| blks_hit      | bigint  | 当前节点上高速缓存中发现的磁盘块的个数，即缓存中命中的块数（只包括DWS缓冲区高速缓存，不包括文件系统的缓存）。 |
| tup_returned  | bigint  | 当前节点上该数据库查询返回的行数。                                        |
| tup_fetched   | bigint  | 当前节点上该数据库查询抓取的行数。                                        |
| tup_inserted  | bigint  | 当前节点上该数据库插入的行数。                                          |
| tup_updated   | bigint  | 当前节点上该数据库更新的行数。                                          |
| tup_deleted   | bigint  | 当前节点上该数据库删除的行数。                                          |

| 名称             | 类型                       | 描述                                                                                 |
|----------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------------------|
| conflicts      | bigint                   | 当前节点上由于数据库恢复冲突取消的查询数量（只在备用服务器上发生）。可参见 <a href="#">PG_STAT_DATABASE_CONFLICTS</a> 。 |
| temp_files     | bigint                   | 当前节点上该数据库创建的临时文件个数。计算所有临时文件，不论为什么创建临时文件（比如排序或者哈希），而且不考虑log_temp_files设置。           |
| temp_bytes     | bigint                   | 当前节点上该数据库写入临时文件的大小。计算所有临时文件，不论为什么创建临时文件，而且不考虑log_temp_files设置。                     |
| deadlocks      | bigint                   | 当前节点上该数据库中发生的死锁数量。                                                                 |
| blk_read_time  | double precision         | 当前节点上该数据库后端读取数据文件块花费的时间，以毫秒计算。                                                     |
| blk_write_time | double precision         | 当前节点上该数据库后端写入数据文件块花费的时间，以毫秒计算。                                                     |
| stats_reset    | timestamp with time zone | 当前节点上该数据库统计重置的时间。                                                                  |

### 15.3.149 PG\_STAT\_DATABASE\_CONFLICTS

PG\_STAT\_DATABASE\_CONFLICTS视图显示数据库冲突状态的统计信息。

表 15-220 PG\_STAT\_DATABASE\_CONFLICTS 字段

| 名称               | 类型     | 描述         |
|------------------|--------|------------|
| datid            | oid    | 数据库OID。    |
| datname          | name   | 数据库名。      |
| confl_tablespace | bigint | 冲突的表空间的数目。 |
| confl_lock       | bigint | 冲突的锁数目。    |
| confl_snapshot   | bigint | 冲突的快照数目。   |
| confl_bufferpin  | bigint | 冲突的缓冲区数目。  |
| confl_deadlock   | bigint | 冲突的死锁数目。   |

### 15.3.150 PG\_STAT\_GET\_MEM\_MBYTES\_RESERVED

PG\_STAT\_GET\_MEM\_MBYTES\_RESERVED视图显示线程在内存中保存的当前活动信息。该函数在调用时需要指定线程ID，线程ID的选取请参考[PG\\_STAT\\_ACTIVITY](#)中的pid，线程ID为0时表示选取当前线程ID，例如：

```
SELECT pg_stat_get_mem_mbytes_reserved(0);
```

表 15-221 PG\_STAT\_GET\_MEM\_MBYTES\_RESERVED 信息

| 名称                   | 描述       |
|----------------------|----------|
| ConnectInfo          | 连接信息。    |
| ParctlManager        | 并发管理信息。  |
| GeneralParams        | 基本参数信息。  |
| GeneralParams RPDATA | 基本资源池信息。 |
| ExceptionManager     | 异常管理信息。  |
| CollectInfo          | 收集信息。    |
| GeneralInfo          | 基本信息。    |
| ParctlState          | 并发状态信息。  |
| CPU INFO             | CPU信息。   |
| ControlGroup         | 控制组信息。   |
| IOWSTATE             | IO状态信息。  |

### 15.3.151 PG\_STAT\_USER\_FUNCTIONS

PG\_STAT\_USER\_FUNCTIONS视图显示命名空间中用户自定义函数（函数语言为非内部语言）的状态信息。

表 15-222 PG\_STAT\_USER\_FUNCTIONS 字段

| 名称         | 类型               | 描述             |
|------------|------------------|----------------|
| funcid     | oid              | 函数OID。         |
| schemaname | name             | 模式名。           |
| funcname   | name             | 函数名。           |
| calls      | bigint           | 函数被调用的次数。      |
| total_time | double precision | 函数的总执行时长。      |
| self_time  | double precision | 当前线程调用函数的总的时长。 |



### 15.3.152 PG\_STAT\_USER\_INDEXES

PG\_STAT\_USER\_INDEXES视图显示数据库中用户自定义普通表和TOAST表的索引状态信息。

表 15-223 PG\_STAT\_USER\_INDEXES 字段

| 名称            | 类型     | 描述                  |
|---------------|--------|---------------------|
| relid         | oid    | 此索引表的OID。           |
| indexrelid    | oid    | 索引的OID。             |
| schemaname    | name   | 索引中模式名。             |
| relname       | name   | 索引的表名。              |
| indexrelname  | name   | 索引名。                |
| idx_scan      | bigint | 通过索引扫描的次数。          |
| idx_tup_read  | bigint | 通过索引上扫描返回的索引条目数量。   |
| idx_tup_fetch | bigint | 索引扫描抓取的有live数据行的数目。 |

### 15.3.153 PG\_STAT\_USER\_TABLES

PG\_STAT\_USER\_TABLES视图显示所有命名空间中用户自定义普通表和TOAST表的状态信息。

表 15-224 PG\_STAT\_USER\_TABLES 字段

| 名称            | 类型     | 描述                   |
|---------------|--------|----------------------|
| relid         | oid    | 表的OID。               |
| schemaname    | name   | 表的模式名。               |
| relname       | name   | 表名。                  |
| seq_scan      | bigint | 在此表上表启动的顺序扫描的次数。     |
| seq_tup_read  | bigint | 顺序扫描抓取的有live数据行的数目。  |
| idx_scan      | bigint | 索引扫描的次数。             |
| idx_tup_fetch | bigint | 索引扫描抓取的有live数据行的数目。  |
| n_tup_ins     | bigint | 插入的行数。               |
| n_tup_upd     | bigint | 更新的行数。               |
| n_tup_del     | bigint | 删除的行数。               |
| n_tup_hot_upd | bigint | 热更新的行数（即不需要单独的索引更新）。 |

| 名称                | 类型                       | 描述                                |
|-------------------|--------------------------|-----------------------------------|
| n_live_tup        | bigint                   | live行估计数。                         |
| n_dead_tup        | bigint                   | dead行估计数。                         |
| last_vacuum       | timestamp with time zone | 最后一次手动vacuum时间（ 不计算VACUUM FULL ）。 |
| last_autovacuum   | timestamp with time zone | 最后一次autovacuum时间。                 |
| last_analyze      | timestamp with time zone | 最后一次analyze时间。                    |
| last_autoanalyze  | timestamp with time zone | 最后一次autoanalyze时间。                |
| vacuum_count      | bigint                   | vacuum的次数（ 不计算VACUUM FULL ）。      |
| autovacuum_count  | bigint                   | autovacuum的次数。                    |
| analyze_count     | bigint                   | analyze的次数。                       |
| autoanalyze_count | bigint                   | autoanalyze的次数。                   |

### 15.3.154 PG\_STAT\_REPLICATION

PG\_STAT\_REPLICATION视图用于描述日志同步状态信息，如发起端发送日志位置，收端接收日志位置等。

表 15-225 PG\_STAT\_REPLICATION 字段

| 名称               | 类型     | 描述      |
|------------------|--------|---------|
| pid              | bigint | 线程的PID。 |
| usesysid         | oid    | 用户系统ID。 |
| username         | name   | 用户名。    |
| application_name | text   | 程序名称。   |
| client_addr      | inet   | 客户端地址。  |
| client_hostname  | text   | 客户端名。   |

| 名称                       | 类型                       | 描述                      |
|--------------------------|--------------------------|-------------------------|
| client_port              | integer                  | 客户端端口号。                 |
| backend_start            | timestamp with time zone | 程序启动时间。                 |
| state                    | text                     | 日志复制的状态（追赶状态，还是一致的流状态）。 |
| sender_sent_location     | text                     | 发送端发送日志位置。              |
| receiver_write_location  | text                     | 接收端write日志位置。           |
| receiver_flush_location  | text                     | 接收端flush日志位置。           |
| receiver_replay_location | text                     | 接收端replay日志位置。          |
| sync_priority            | integer                  | 同步复制的优先级（0表示异步）。        |
| sync_state               | text                     | 同步状态（异步复制，同步复制，还是潜在同步）。 |

### 15.3.155 PG\_STAT\_SYS\_INDEXES

PG\_STAT\_SYS\_INDEXES视图显示pg\_catalog、information\_schema模式中所有系统表的索引状态信息。

表 15-226 PG\_STAT\_SYS\_INDEXES 字段

| 名称            | 类型     | 描述                  |
|---------------|--------|---------------------|
| relid         | oid    | 此索引表的OID。           |
| indexrelid    | oid    | 索引的OID。             |
| schemaname    | name   | 索引中模式名。             |
| relname       | name   | 索引的表名。              |
| indexrelname  | name   | 索引名。                |
| idx_scan      | bigint | 通过索引扫描的次数。          |
| idx_tup_read  | bigint | 通过索引上扫描返回的索引条目数。    |
| idx_tup_fetch | bigint | 索引扫描抓取的有live数据行的数目。 |

### 15.3.156 PG\_STAT\_SYS\_TABLES

PG\_STAT\_SYS\_TABLES视图显示pg\_catalog、information\_schema模式的所有命名空间中系统表的统计信息。

表 15-227 PG\_STAT\_SYS\_TABLES 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                              |
|------------------|--------------------------|---------------------------------|
| relid            | oid                      | 表的OID。                          |
| schemaname       | name                     | 表的模式名。                          |
| relname          | name                     | 表名。                             |
| seq_scan         | bigint                   | 在此表上表启动的顺序扫描的次数。                |
| seq_tup_read     | bigint                   | 顺序扫描抓取的有live数据行的数目。             |
| idx_scan         | bigint                   | 索引扫描的次数。                        |
| idx_tup_fetch    | bigint                   | 索引扫描抓取的有live数据行的数目。             |
| n_tup_ins        | bigint                   | 插入的行数。                          |
| n_tup_upd        | bigint                   | 更新的行数。                          |
| n_tup_del        | bigint                   | 删除的行数。                          |
| n_tup_hot_upd    | bigint                   | 热更新的行数（即不需要单独的索引更新）。            |
| n_live_tup       | bigint                   | live行估计数。                       |
| n_dead_tup       | bigint                   | dead行估计数。                       |
| last_vacuum      | timestamp with time zone | 最后一次手动vacuum时间（不计算VACUUM FULL）。 |
| last_autovacuum  | timestamp with time zone | 最后一次autovacuum时间。               |
| last_analyze     | timestamp with time zone | 最后一次analyze时间。                  |
| last_autoanalyze | timestamp with time zone | 最后一次autoanalyze时间。              |
| vacuum_count     | bigint                   | vacuum的次数（不计算VACUUM FULL）。      |
| autovacuum_count | bigint                   | autovacuum的次数。                  |

| 名称                | 类型     | 描述              |
|-------------------|--------|-----------------|
| analyze_count     | bigint | analyze的次数。     |
| autoanalyze_count | bigint | autoanalyze的次数。 |

### 15.3.157 PG\_STAT\_XACT\_ALL\_TABLES

PG\_STAT\_XACT\_ALL\_TABLES视图显示命名空间中所有普通表和TOAST表的事务状态信息。

表 15-228 PG\_STAT\_XACT\_ALL\_TABLES 字段

| 名称            | 类型     | 描述                  |
|---------------|--------|---------------------|
| relid         | oid    | 表的OID。              |
| schemaname    | name   | 此表的模式名。             |
| relname       | name   | 表名。                 |
| seq_scan      | bigint | 在此表上启动的顺序扫描数。       |
| seq_tup_read  | bigint | 顺序扫描抓取的活跃行数。        |
| idx_scan      | bigint | 在此表上启动的索引扫描数。       |
| idx_tup_fetch | bigint | 索引扫描抓取的活跃行数。        |
| n_tup_ins     | bigint | 插入的行数。              |
| n_tup_upd     | bigint | 更新的行数。              |
| n_tup_del     | bigint | 删除的行数。              |
| n_tup_hot_upd | bigint | 热更新行数（即不需要单独的索引更新）。 |

### 15.3.158 PG\_STAT\_XACT\_SYS\_TABLES

PG\_STAT\_XACT\_SYS\_TABLES视图显示命名空间中系统表的事务状态信息。

表 15-229 PG\_STAT\_XACT\_SYS\_TABLES 字段

| 名称         | 类型   | 描述      |
|------------|------|---------|
| relid      | oid  | 表的OID。  |
| schemaname | name | 此表的模式名。 |
| relname    | name | 表名。     |

| 名称            | 类型     | 描述                  |
|---------------|--------|---------------------|
| seq_scan      | bigint | 在此表上启动的顺序扫描数。       |
| seq_tup_read  | bigint | 顺序扫描抓取的活跃行数。        |
| idx_scan      | bigint | 在此表上启动的索引扫描数。       |
| idx_tup_fetch | bigint | 索引扫描抓取的活跃行数。        |
| n_tup_ins     | bigint | 插入行数。               |
| n_tup_upd     | bigint | 更新行数。               |
| n_tup_del     | bigint | 删除行数。               |
| n_tup_hot_upd | bigint | 热更新行数（即不需要单独的索引更新）。 |

### 15.3.159 PG\_STAT\_XACT\_USER\_FUNCTIONS

PG\_STAT\_XACT\_USER\_FUNCTIONS视图显示关于函数执行的统计信息。

表 15-230 PG\_STAT\_XACT\_USER\_FUNCTIONS 字段

| 名称         | 类型               | 描述             |
|------------|------------------|----------------|
| funcid     | oid              | 函数OID。         |
| schemaname | name             | 模式名。           |
| funcname   | name             | 函数名。           |
| calls      | bigint           | 函数被调用的次数。      |
| total_time | double precision | 函数的总执行时长。      |
| self_time  | double precision | 当前线程调用函数的总的时长。 |

### 15.3.160 PG\_STAT\_XACT\_USER\_TABLES

PG\_STAT\_XACT\_USER\_TABLES视图显示命名空间中用户表的事务状态信息。

表 15-231 PG\_STAT\_XACT\_USER\_TABLES 字段

| 名称         | 类型   | 描述      |
|------------|------|---------|
| relid      | oid  | 表的OID。  |
| schemaname | name | 此表的模式名。 |

| 名称            | 类型     | 描述                  |
|---------------|--------|---------------------|
| relname       | name   | 表名。                 |
| seq_scan      | bigint | 在该表上启动的顺序扫描数。       |
| seq_tup_read  | bigint | 顺序扫描抓取的活跃行数。        |
| idx_scan      | bigint | 在该表上启动的索引扫描数。       |
| idx_tup_fetch | bigint | 索引扫描抓取的活跃行数。        |
| n_tup_ins     | bigint | 插入行数。               |
| n_tup_upd     | bigint | 更新行数。               |
| n_tup_del     | bigint | 删除行数。               |
| n_tup_hot_upd | bigint | 热更新行数（即不需要单独的索引更新）。 |

### 15.3.161 PG\_STATIO\_ALL\_INDEXES

PG\_STATIO\_ALL\_INDEXES视图显示当前数据库所有索引的I/O的统计信息。

表 15-232 PG\_STATIO\_ALL\_INDEXES 字段

| 名称            | 类型     | 描述           |
|---------------|--------|--------------|
| relid         | oid    | 索引表的OID。     |
| indexrelid    | oid    | 索引的OID。      |
| schemaname    | name   | 索引中模式名。      |
| relname       | name   | 索引的表名。       |
| indexrelname  | name   | 索引名。         |
| idx_blks_read | bigint | 从索引中读取的磁盘块数。 |
| idx_blks_hit  | bigint | 索引缓冲区命中数量。   |

### 15.3.162 PG\_STATIO\_ALL\_SEQUENCES

PG\_STATIO\_ALL\_SEQUENCES视图显示当前数据库中相关的序列信息以及指定序列的I/O的统计信息。

表 15-233 PG\_STATIO\_ALL\_SEQUENCES 字段

| 名称    | 类型  | 描述     |
|-------|-----|--------|
| relid | oid | 序列OID。 |

| 名称         | 类型     | 描述           |
|------------|--------|--------------|
| schemaname | name   | 序列中模式名。      |
| relname    | name   | 序列名。         |
| blks_read  | bigint | 从序列中读取的磁盘块数。 |
| blks_hit   | bigint | 序列缓冲区命中数量。   |

### 15.3.163 PG\_STATIO\_ALL\_TABLES

PG\_STATIO\_ALL\_TABLES视图显示当前数据库中所有表的I/O的统计信息（包括TOAST表）。

表 15-234 PG\_STATIO\_ALL\_TABLES 字段

| 名称              | 类型     | 描述                        |
|-----------------|--------|---------------------------|
| relid           | oid    | 表OID。                     |
| schemaname      | name   | 表的模式名。                    |
| relname         | name   | 表名。                       |
| heap_blks_read  | bigint | 从此表中读取的磁盘块数。              |
| heap_blks_hit   | bigint | 此表缓冲区命中数。                 |
| idx_blks_read   | bigint | 从表中所有索引读取的磁盘块数。           |
| idx_blks_hit    | bigint | 表中所有索引命中缓冲区数。             |
| toast_blks_read | bigint | 此表的TOAST表读取的磁盘块数（如果存在）。   |
| toast_blks_hit  | bigint | 此表的TOAST表命中缓冲区数（如果存在）。    |
| tidx_blks_read  | bigint | 此表的TOAST表索引读取的磁盘块数（如果存在）。 |
| tidx_blks_hit   | bigint | 此表的TOAST表索引命中缓冲区数（如果存在）。  |

### 15.3.164 PG\_STATIO\_SYS\_INDEXES

PG\_STATIO\_SYS\_INDEXES视图显示命名空间中所有系统表索引的IO状态信息。



表 15-235 PG\_STATIO\_SYS\_INDEXES 字段

| 名称            | 类型     | 描述           |
|---------------|--------|--------------|
| relid         | oid    | 此索引表的OID。    |
| indexrelid    | oid    | 索引的OID。      |
| schemaname    | name   | 索引的模式名。      |
| relname       | name   | 索引的表名。       |
| indexrelname  | name   | 索引名。         |
| idx_blks_read | bigint | 从索引中读取的磁盘块数。 |
| idx_blks_hit  | bigint | 索引缓冲区命中数量。   |

### 15.3.165 PG\_STATIO\_SYS\_SEQUENCES

PG\_STATIO\_SYS\_SEQUENCES视图显示命名空间中所有系统表为序列的IO状态信息。

表 15-236 PG\_STATIO\_SYS\_SEQUENCES 字段

| 名称         | 类型     | 描述           |
|------------|--------|--------------|
| relid      | oid    | 序列OID。       |
| schemaname | name   | 序列中模式名。      |
| relname    | name   | 序列名。         |
| blks_read  | bigint | 从序列中读取的磁盘块数。 |
| blks_hit   | bigint | 序列缓冲区命中数量。   |

### 15.3.166 PG\_STATIO\_SYS\_TABLES

PG\_STATIO\_SYS\_TABLES视图显示命名空间中所有系统表的IO状态信息。

表 15-237 PG\_STATIO\_SYS\_TABLES 字段

| 名称             | 类型     | 描述          |
|----------------|--------|-------------|
| relid          | oid    | 表OID。       |
| schemaname     | name   | 表的模式名。      |
| relname        | name   | 表名。         |
| heap_blks_read | bigint | 从表中读取的磁盘块数。 |
| heap_blks_hit  | bigint | 此表缓冲区命中数。   |

| 名称              | 类型     | 描述                        |
|-----------------|--------|---------------------------|
| idx_blks_read   | bigint | 从表中所有索引读取的磁盘块数。           |
| idx_blks_hit    | bigint | 表中所有索引命中缓冲区数。             |
| toast_blks_read | bigint | 此表的TOAST表读取的磁盘块数（如果存在）。   |
| toast_blks_hit  | bigint | 此表的TOAST表命中缓冲区数（如果存在）。    |
| tidx_blks_read  | bigint | 此表的TOAST表索引读取的磁盘块数（如果存在）。 |
| tidx_blks_hit   | bigint | 此表的TOAST表索引命中缓冲区数（如果存在）。  |

### 15.3.167 PG\_STATIO\_USER\_INDEXES

PG\_STATIO\_USER\_INDEXES视图显示命名空间中所有用户关系表索引的IO状态信息。

表 15-238 PG\_STATIO\_USER\_INDEXES 字段

| 名称            | 类型     | 描述           |
|---------------|--------|--------------|
| relid         | oid    | 索引的表的OID。    |
| indexrelid    | oid    | 该索引的OID。     |
| schemaname    | name   | 该索引的模式名。     |
| relname       | name   | 该索引的表名。      |
| indexrelname  | name   | 索引名称。        |
| idx_blks_read | bigint | 从索引中读取的磁盘块数。 |
| idx_blks_hit  | bigint | 索引命中缓冲区数。    |

### 15.3.168 PG\_STATIO\_USER\_SEQUENCES

PG\_STATIO\_USER\_SEQUENCES视图显示命名空间中所有用户关系表类型为序列的IO状态信息。

表 15-239 PG\_STATIO\_USER\_SEQUENCES 字段

| 名称    | 类型  | 描述     |
|-------|-----|--------|
| relid | oid | 序列OID。 |

| 名称         | 类型     | 描述           |
|------------|--------|--------------|
| schemaname | name   | 序列中模式名。      |
| relname    | name   | 序列名。         |
| blks_read  | bigint | 从序列中读取的磁盘块数。 |
| blks_hit   | bigint | 序列中缓存命中数。    |

### 15.3.169 PG\_STATIO\_USER\_TABLES

PG\_STATIO\_USER\_TABLES视图显示命名空间中所有用户关系表的IO状态信息。

表 15-240 PG\_STATIO\_USER\_TABLES 字段

| 名称              | 类型     | 描述                        |
|-----------------|--------|---------------------------|
| relid           | oid    | 表OID。                     |
| schemaname      | name   | 表的模式名。                    |
| relname         | name   | 表名。                       |
| heap_blks_read  | bigint | 从该表中读取的磁盘块数。              |
| heap_blks_hit   | bigint | 此表缓冲区命中数。                 |
| idx_blks_read   | bigint | 从表中所有索引读取的磁盘块数。           |
| idx_blks_hit    | bigint | 表中所有索引缓冲区命中数。             |
| toast_blks_read | bigint | 此表的TOAST表读取的磁盘块数（如果存在）。   |
| toast_blks_hit  | bigint | 此表的TOAST表命中缓冲区数（如果存在）。    |
| tidx_blks_read  | bigint | 此表的TOAST表索引读取的磁盘块数（如果存在）。 |
| tidx_blks_hit   | bigint | 此表的TOAST表索引命中缓冲区数（如果存在）。  |

### 15.3.170 PG\_THREAD\_WAIT\_STATUS

通过PG\_THREAD\_WAIT\_STATUS视图可以检测当前实例中工作线程（backend thread）以及辅助线程（auxiliary thread）的阻塞等待情况。

表 15-241 PG\_THREAD\_WAIT\_STATUS 字段

| 名称        | 类型   | 描述       |
|-----------|------|----------|
| node_name | text | 当前节点的名称。 |

| 名称          | 类型      | 描述                                                                              |
|-------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------|
| db_name     | text    | 数据库名称。                                                                          |
| thread_name | text    | 线程名称。                                                                           |
| query_id    | bigint  | 查询ID，对应debug_query_id。                                                          |
| tid         | bigint  | 当前线程的线程号。                                                                       |
| lwtid       | integer | 当前线程的轻量级线程号。                                                                    |
| ptid        | integer | streaming线程的父线程。                                                                |
| tlevel      | integer | streaming线程的层级。                                                                 |
| smpid       | integer | 并行线程的ID。                                                                        |
| wait_status | text    | 当前线程的等待状态。等待状态的详细信息请参见表15-242。                                                  |
| wait_event  | text    | 如果wait_status是acquire lock、acquire lwlock、wait io三种类型，此列描述具体的锁、轻量级锁、IO的信息。否则为空。 |

wait\_status列的等待状态有以下状态。

表 15-242 等待状态列表

| wait_status值                            | 含义                                              |
|-----------------------------------------|-------------------------------------------------|
| none                                    | 未等任意事件。                                         |
| acquire lock                            | 等待加锁，要么加锁成功，要么加锁等待超时。                           |
| acquire lwlock                          | 等待获取轻量级锁。                                       |
| wait io                                 | 等待IO完成。                                         |
| wait cmd                                | 等待完成读取网络通信包。                                    |
| wait pooler get conn                    | 等待pooler完成获取连接。                                 |
| wait pooler abort conn                  | 等待pooler完成终止连接。                                 |
| wait pooler clean conn                  | 等待pooler完成清理连接。                                 |
| pooler create conn: [nodename], total N | 等待pooler建立连接，当前正在与nodename指定节点建立连接，且仍有N个连接等待建立。 |
| get conn                                | 获取到其他节点的连接。                                     |

| wait_status值                                     | 含义                                                                                                                                                                                                                 |
|--------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| set cmd: [nodename]                              | 在连接上执行SET/RESET/TRANSACTION BLOCK LEVEL PARA SET/SESSION LEVEL PARA SET，当前正在nodename指定节点上执行。                                                                                                                       |
| cancel query                                     | 取消某连接上正在执行的SQL语句。                                                                                                                                                                                                  |
| stop query                                       | 停止某连接上正在执行的查询。                                                                                                                                                                                                     |
| wait node: [nodename](plevel), total N, [phase]  | 等待接收与某节点的连接上的数据，当前正在等待nodename节点plevel线程的数据，且仍有N个连接的数据待返回。如果状态包含phase信息，则可能的阶段状态有： <ul style="list-style-type: none"><li>• begin：表示处于事务开始阶段。</li><li>• commit：表示处于事务提交阶段。</li><li>• rollback：表示处于事务回滚阶段。</li></ul> |
| wait transaction sync: xid                       | 等待xid指定事务同步。                                                                                                                                                                                                       |
| wait wal sync                                    | 等待特定LSN的wal log完成到备机的同步。                                                                                                                                                                                           |
| wait data sync                                   | 等待完成数据页到备机的同步。                                                                                                                                                                                                     |
| wait data sync queue                             | 等待把行存的数据页或列存的CU放入同步队列。                                                                                                                                                                                             |
| flush data: [nodename](plevel), [phase]          | 等待向网络中nodename指定节点的plevel对应线程发送数据。如果状态包含phase信息，则可能的阶段状态为wait quota，即当前通信流正在等待quota值。                                                                                                                              |
| stream get conn: [nodename], total N             | 初始化stream flow时，等待与nodename节点的consumer对象建立连接，且当前有N个待建连对象。                                                                                                                                                          |
| wait producer ready: [nodename](plevel), total N | 初始化stream flow时，等待每个producer都准备好，当前正在等待nodename节点plevel对应线程的producer对象准备好，且仍有N个producer对象处于等待状态。                                                                                                                   |
| synchronize quit                                 | steam plan结束时，等待stream线程组内的线程统一退出。                                                                                                                                                                                 |
| nodegroup destroy                                | steam plan结束时，等待销毁stream node group。                                                                                                                                                                               |
| wait active statement                            | 等待作业执行，正在资源负载管控中。                                                                                                                                                                                                  |
| wait global queue                                | 等待作业执行，正在全局队列排队。                                                                                                                                                                                                   |
| wait respool queue                               | 等待作业执行，正在资源池上排队。                                                                                                                                                                                                   |
| wait ccn queue                                   | 等待作业执行，正在中心协调节点(CCN)中排队。                                                                                                                                                                                           |

| wait_status值                           | 含义                                                                                                                                                           |
|----------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| gtm connect                            | 等待与GTM建连。                                                                                                                                                    |
| gtm get gxid                           | 等待从GTM获取事务xid。                                                                                                                                               |
| gtm get snapshot                       | 等待从GTM获取事务快照snapshot。                                                                                                                                        |
| gtm begin trans                        | 等待GTM开始事务。                                                                                                                                                   |
| gtm commit trans                       | 等待GTM提交事务。                                                                                                                                                   |
| gtm rollback trans                     | 等待GTM执行事务回滚。                                                                                                                                                 |
| gtm create sequence                    | 等待GTM创建sequence。                                                                                                                                             |
| gtm alter sequence                     | 等待GTM修改sequence。                                                                                                                                             |
| gtm get sequence val                   | 等待从GTM获取sequence的下一个值。                                                                                                                                       |
| gtm set sequence val                   | 等待GTM设置sequence的值。                                                                                                                                           |
| gtm drop sequence                      | 等待GTM删除sequence。                                                                                                                                             |
| gtm rename sequence                    | 等待GTM重命名sequence。                                                                                                                                            |
| analyze: [relname], [phase]            | 当前正在对表relname执行analyze。如果状态包含phase信息，则为autovacuum，表示是数据库自动开启AutoVacuum线程执行的analyze分析操作。                                                                      |
| vacuum: [relname], [phase]             | 当前正在对表relname执行vacuum。如果状态包含phase信息，则为autovacuum，表示是数据库自动开启AutoVacuum线程执行的vacuum清理操作。                                                                        |
| vacuum full: [relname]                 | 当前正在对表relname执行vacuum full清理。                                                                                                                                |
| create index                           | 当前正在创建索引。                                                                                                                                                    |
| HashJoin - [ build hash   write file ] | 当前是HashJoin算子，主要关注耗时的执行阶段。 <ul style="list-style-type: none"><li>• build hash：表示当前HashJoin算子正在建立哈希表。</li><li>• write file：表示当前HashJoin算子正在将数据写入磁盘。</li></ul> |
| HashAgg - [ build hash   write file ]  | 当前是HashAgg算子，主要关注耗时的执行阶段。 <ul style="list-style-type: none"><li>• build hash：表示当前HashAgg算子正在建立哈希表。</li><li>• write file：表示当前HashAgg算子正在将数据写入磁盘。</li></ul>    |

| wait_status值                           | 含义                                                                                                                                                              |
|----------------------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| HashSetop - [build hash   write file ] | 当前是HashSetop算子，主要关注耗时的执行阶段。 <ul style="list-style-type: none"><li>• build hash：表示当前HashSetop算子正在建立哈希表。</li><li>• write file：表示当前HashSetop算子正在将数据写入磁盘。</li></ul> |
| Sort   Sort - write file               | 当前是Sort算子做排序，write file表示Sort算子正在将数据写入磁盘。                                                                                                                       |
| Material   Material - write file       | 当前是Material算子，write file表示Material算子正在将数据写入磁盘。                                                                                                                  |
| wait sync consumer next step           | Consumer接收端同步等待下一轮迭代。                                                                                                                                           |
| wait sync producer next step           | Producer发送端同步等待下一轮迭代。                                                                                                                                           |
| wait agent release                     | 正在释放当前agent(8.1.2及以上版本支持)。                                                                                                                                      |
| wait stream task                       | stream线程等待被复用(8.1.2及以上版本支持)。                                                                                                                                    |

当wait\_status为acquire lwlock、acquire lock或者wait io时，表示有等待事件。正在等待获取wait\_event列对应类型的轻量级锁、事务锁，或者正在进行IO。

其中，wait\_status值为acquire lwlock（轻量级锁）时对应的wait\_event等待事件类型与描述信息如下。（wait\_event为extension时，表示此时的轻量级锁是动态分配的锁，未被监控。）

表 15-243 轻量级锁等待事件列表

| wait_event类型    | 类型描述                        |
|-----------------|-----------------------------|
| ShmemIndexLock  | 用于保护共享内存中的主索引哈希表。           |
| OidGenLock      | 用于避免不同线程产生相同的OID。           |
| XidGenLock      | 用于避免两个事务获得相同的xid。           |
| ProcArrayLock   | 用于避免并发访问或修改ProcArray共享数组。   |
| SInvalReadLock  | 用于避免与清理失效消息并发执行。            |
| SInvalWriteLock | 用于避免与其它写失效消息、清理失效消息并发执行。    |
| WALInsertLock   | 用于避免与其它WAL插入操作并发执行。         |
| WALWriteLock    | 用于避免并发WAL写盘。                |
| ControlFileLock | 用于避免pg_control文件的读写并发、写写并发。 |
| CheckpointLock  | 用于避免多个checkpoint并发执行。       |

| wait_event类型                      | 类型描述                                      |
|-----------------------------------|-------------------------------------------|
| CLogControlLock                   | 用于避免并发访问或者修改Clog控制数据结构。                   |
| MultiXactGenLock                  | 用于串行分配唯一MultiXact id。                     |
| MultiXactOffsetControlLock        | 用于避免对pg_multixact/offset的写写并发和读写并发。       |
| MultiXactMemberControlLock        | 用于避免对pg_multixact/members的写写并发和读写并发。      |
| RelCacheInitLock                  | 用于失效消息场景对init文件进行操作时加锁。                   |
| CheckpointInterCommLock           | 用于向checkpoint发起文件刷盘请求场景，需要串行的向请求队列插入请求结构。 |
| TwoPhaseStateLock                 | 用于避免并发访问或者修改两阶段信息共享数组。                    |
| TablespaceCreateLock              | 用于确定tablespace是否已经存在。                     |
| BtreeVacuumLock                   | 用于防止vacuum清理B-tree中还在使用的页面。               |
| AutovacuumLock                    | 用于串行化访问autovacuum worker数组。               |
| AutovacuumScheduleLock            | 用于串行化分配需要vacuum的table。                    |
| SyncScanLock                      | 用于确定heap扫描时某个relfilenode的起始位置。            |
| NodeTableLock                     | 用于保护存放CN和DN节点信息的共享结构。                     |
| PoolerLock                        | 用于保证两个线程不会同时从连接池里取到相同的连接。                 |
| RelationMappingLock               | 用于等待更新系统表到存储位置之间映射的文件。                    |
| AsyncCtlLock                      | 用于避免并发访问或者修改共享通知状态。                       |
| AsyncQueueLock                    | 用于避免并发访问或者修改共享通知信息队列。                     |
| SerializableXactHashLock          | 用于避免对于可串行事务共享结构的写写并发和读写并发。                |
| SerializableFinishedListLock      | 用于避免对于已完成可串行事务共享链表的写写并发和读写并发。             |
| SerializablePredicateLockListLock | 用于保护对于可串行事务持有的锁链表。                        |
| OldSerXidLock                     | 用于保护记录冲突可串行事务的结构。                         |
| FileStatLock                      | 用于保护存储统计文件信息的数据结构。                        |
| SyncRepLock                       | 用于在主备复制时保护xlog同步信息。                       |
| DataSyncRepLock                   | 用于在主备复制时保护数据页同步信息。                        |
| CStoreColspaceCacheLock           | 用于保护列存表的CU空间分配。                           |



| wait_event类型                  | 类型描述                               |
|-------------------------------|------------------------------------|
| CStoreCUCacheSweepLock        | 用于列存CU Cache循环淘汰。                  |
| MetaCacheSweepLock            | 用于元数据循环淘汰。                         |
| DfsConnectorCacheLock         | 用于保护缓存HDFS连接的句柄的全局哈希表。             |
| dummyServerInfoCacheLock      | 用于保护缓存加速集群连接信息的全局哈希表。              |
| ExtensionConnectorLibLock     | 用于初始化ODBC连接场景，在加载与卸载特定动态库时进行加锁。    |
| SearchServerLibLock           | 用于GPU加速场景初始化加载特定动态库时，对读文件操作进行加锁。   |
| DfsUserLoginLock              | 用于保护HDFS用户信息的全局链表。                 |
| DfsSpaceCacheLock             | 用于控制HDFS表导入时文件ID单调递增。              |
| LsnXlogChkFileLock            | 用于串行更新特定结构中记录的主备机的xlog flush位置点。   |
| GTMHostInfoLock               | 用于避免并发访问或者修改GTM主机信息。               |
| ReplicationSlotAllocationLock | 用于主备复制时保护主机端的流复制槽的分配。              |
| ReplicationSlotControlLock    | 用于主备复制时避免并发更新流复制槽状态。               |
| ResourcePoolHashLock          | 用于避免并发访问或者修改资源池哈希表。                |
| WorkloadStatHashLock          | 用于避免并发访问或者修改包含CN侧的SQL请求构成的哈希表。     |
| WorkloadIoStatHashLock        | 用于避免并发访问或者修改用于统计当前DN的IO信息的哈希表。     |
| WorkloadCGroupHashLock        | 用于避免并发访问或者修改Cgroup信息构成的哈希表。        |
| OBSGetPathLock                | 用于避免对obs路径的写写并发和读写并发。              |
| WorkloadUserInfoLock          | 用于避免并发访问或修改负载管理的用户信息哈希表。           |
| WorkloadRecordLock            | 用于避免并发访问或修改在内存自适应管理时对CN收到请求构成的哈希表。 |
| WorkloadIOUtilLock            | 用于保护记录iostat，CPU等负载信息的结构。          |
| WorkloadNodeGroupLock         | 用于避免并发访问或者修改内存中的nodegroup信息构成的哈希表。 |
| JobShmemLock                  | 用于MPP兼容ORACLE定时任务功能中保护定时读取的全局变量。   |

| wait_event类型           | 类型描述                           |
|------------------------|--------------------------------|
| OBSRuntimeLock         | 用于获取环境变量，如GAUSSHOME。           |
| LLVMDumpIRLock         | 用于导出动态生成函数所对应的汇编语言。            |
| LLVMParseIRLock        | 用于在查询开始处从IR文件中编译并解析已写好的IR函数。   |
| RPNNumberLock          | 用于加速集群的DN对正在执行计划的任务线程的计数。      |
| ClusterRPLock          | 用于加速集群的CCN中维护的集群负载数据的并发存取控制。   |
| CriticalCacheBuildLock | 用于从共享或者本地缓存初始化文件中加载cache的场景。   |
| WaitCountHashLock      | 用于保护用户语句计数功能场景中的共享结构。          |
| BufMappingLock         | 用于保护对共享缓冲映射表的操作。               |
| LockMgrLock            | 用于保护常规锁结构信息。                   |
| PredicateLockMgrLock   | 用于保护可串行事务锁结构信息。                |
| OperatorRealTLock      | 用于避免并发访问或者修改记录算子级实时数据的全局结构。    |
| OperatorHistLock       | 用于避免并发访问或者修改记录算子级历史数据的全局结构。    |
| SessionRealTLock       | 用于避免并发访问或者修改记录query级实时数据的全局结构。 |
| SessionHistLock        | 用于避免并发访问或者修改记录query级历史数据的全局结构。 |
| CacheSlotMappingLock   | 用于保护CU Cache全局信息。              |
| BarrierLock            | 用于保证当前只有一个线程在创建Barrier。        |

当wait\_status值为wait io时对应的wait\_event等待事件类型与描述信息如下。

表 15-244 IO 等待事件列表

| wait_event类型    | 类型描述                                            |
|-----------------|-------------------------------------------------|
| BufFileRead     | 从临时文件中读取数据到指定buffer。                            |
| BufFileWrite    | 向临时文件中写入指定buffer中的内容。                           |
| ControlFileRead | 读取pg_control文件。主要在数据库启动、执行checkpoint和主备校验过程中发生。 |

| wait_event类型               | 类型描述                                                 |
|----------------------------|------------------------------------------------------|
| ControlFileSync            | 将pg_control文件持久化到磁盘。数据库初始化时发生。                       |
| ControlFileSyncUpdate      | 将pg_control文件持久化到磁盘。主要在数据库启动、执行checkpoint和主备校验过程中发生。 |
| ControlFileWrite           | 写入pg_control文件。数据库初始化时发生。                            |
| ControlFileWriteUpdate     | 更新pg_control文件。主要在数据库启动、执行checkpoint和主备校验过程中发生。      |
| CopyFileRead               | copy文件时读取文件内容。                                       |
| CopyFileWrite              | copy文件时写入文件内容。                                       |
| DataFileExtend             | 扩展文件时向文件写入内容。                                        |
| DataFileFlush              | 将表数据文件持久化到磁盘                                         |
| DataFileImmediateSync      | 将表数据文件立即持久化到磁盘。                                      |
| DataFilePrefetch           | 异步读取表数据文件。                                           |
| DataFileRead               | 同步读取表数据文件。                                           |
| DataFileSync               | 将表数据文件的修改持久化到磁盘。                                     |
| DataFileTruncate           | 表数据文件truncate。                                       |
| DataFileWrite              | 向表数据文件写入内容。                                          |
| LockFileAddToDataDirRead   | 读取"postmaster.pid"文件。                                |
| LockFileAddToDataDirSync   | 将"postmaster.pid"内容持久化到磁盘。                           |
| LockFileAddToDataDirWrite  | 将pid信息写到"postmaster.pid"文件。                          |
| LockFileCreateRead         | 读取LockFile文件"%s.lock"。                               |
| LockFileCreateSync         | 将LockFile文件"%s.lock"内容持久化到磁盘。                        |
| LockFileCreateWRITE        | 将pid信息写到LockFile文件"%s.lock"。                         |
| RelationMapRead            | 读取系统表到存储位置之间的映射文件                                    |
| RelationMapSync            | 将系统表到存储位置之间的映射文件持久化到磁盘。                              |
| RelationMapWrite           | 写入系统表到存储位置之间的映射文件。                                   |
| ReplicationSlotRead        | 读取流复制槽文件。重新启动时发生。                                    |
| ReplicationSlotRestoreSync | 将流复制槽文件持久化到磁盘。重新启动时发生。                               |
| ReplicationSlotSync        | checkpoint时将流复制槽临时文件持久化到磁盘。                          |

| wait_event类型         | 类型描述                                                                     |
|----------------------|--------------------------------------------------------------------------|
| ReplicationSlotWrite | checkpoint时写流复制槽临时文件。                                                    |
| SLRUFlushSync        | 将pg_clog、pg_subtrans和pg_multixact文件持久化到磁盘。主要在执行checkpoint和数据库停机时发生。      |
| SLRURead             | 读取pg_clog、pg_subtrans和pg_multixact文件。                                    |
| SLRUSync             | 将脏页写入文件pg_clog、pg_subtrans和pg_multixact并持久化到磁盘。主要在执行checkpoint和数据库停机时发生。 |
| SLRUWrite            | 写入pg_clog、pg_subtrans和pg_multixact文件。                                    |
| TimelineHistoryRead  | 读取timeline history文件。在数据库启动时发生。                                          |
| TimelineHistorySync  | 将timeline history文件持久化到磁盘。在数据库启动时发生。                                     |
| TimelineHistoryWrite | 写入timeline history文件。在数据库启动时发生。                                          |
| TwophaseFileRead     | 读取pg_twophase文件。在两阶段事务提交、两阶段事务恢复时发生。                                     |
| TwophaseFileSync     | 将pg_twophase文件持久化到磁盘。在两阶段事务提交、两阶段事务恢复时发生。                                |
| TwophaseFileWrite    | 写入pg_twophase文件。在两阶段事务提交、两阶段事务恢复时发生。                                     |
| WALBootstrapSync     | 将初始化的WAL文件持久化到磁盘。在数据库初始化发生。                                              |
| WALBootstrapWrite    | 写入初始化的WAL文件。在数据库初始化发生。                                                   |
| WALCopyRead          | 读取已存在的WAL文件并进行复制时产生的读操作。在执行归档恢复完后发生。                                     |
| WALCopySync          | 将复制的WAL文件持久化到磁盘。在执行归档恢复完后发生。                                             |
| WALCopyWrite         | 读取已存在WAL文件并进行复制时产生的写操作。在执行归档恢复完后发生。                                      |
| WALInitSync          | 将新初始化的WAL文件持久化磁盘。在日志回收或写日志时发生。                                           |
| WALInitWrite         | 将新创建的WAL文件初始化为0。在日志回收或写日志时发生。                                            |
| WALRead              | 从xlog日志读取数据。两阶段文件redo相关的操作产生。                                            |
| WALSyncMethodAssign  | 将当前打开的所有WAL文件持久化到磁盘。                                                     |
| WALWrite             | 写入WAL文件。                                                                 |

当wait\_status值为acquire lock（事务锁）时对应的wait\_event等待事件类型与描述信息如下。

表 15-245 事务锁等待事件列表

| wait_event类型     | 类型描述          |
|------------------|---------------|
| relation         | 对表加锁。         |
| extend           | 对表扩展空间时加锁。    |
| partition        | 对分区表加锁。       |
| partition_seq    | 对分区表的分区加锁。    |
| page             | 对表页面加锁。       |
| tuple            | 对页面上的tuple加锁。 |
| transactionid    | 对事务ID加锁。      |
| virtualxid       | 对虚拟事务ID加锁。    |
| object           | 加对象锁。         |
| cstore_freespace | 对列存空闲空间加锁。    |
| userlock         | 加用户锁。         |
| advisory         | 加advisory锁。   |

15.3.171 PG\_TABLES

PG\_TABLES视图提供了对数据库中每个表访问的有用信息。

表 15-246 PG\_TABLES 字段

| 名称         | 类型      | 引用                                                   | 描述                              |
|------------|---------|------------------------------------------------------|---------------------------------|
| schemaname | name    | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .nspname                | 包含表的模式名。                        |
| tablename  | name    | <a href="#">PG_CLASS</a> .relname                    | 表名。                             |
| tableowner | name    | pg_get_userbyid( <a href="#">PG_CLASS</a> .relowner) | 表的所有者。                          |
| tablespace | name    | <a href="#">PG_TABLESPACE</a> .spcname               | 包含表的表空间，默认为NULL。                |
| hasindexes | boolean | <a href="#">PG_CLASS</a> .relhasindex                | 如果表上有索引（或者最近拥有）则为TRUE，否则为FALSE。 |

| 名称                | 类型                              | 引用                                                        | 描述                        |
|-------------------|---------------------------------|-----------------------------------------------------------|---------------------------|
| hasrules          | boolean                         | <a href="#">PG_CLASS</a> .relhasrules                     | 如果表上有规则，则为TRUE，否则为FALSE。  |
| hastrigger<br>s   | boolean                         | <a href="#">PG_CLASS</a> .RELHASTRIGGE<br>RS              | 如果表上有触发器，则为TRUE，否则为FALSE。 |
| tablecreat<br>or  | name                            | pg_get_userbyid( <a href="#">PG_OBJE<br/>CT</a> .creator) | 表创建用户，如创建用户已删除，则返回空。      |
| created           | timestam<br>p with<br>time zone | <a href="#">PG_OBJECT</a> .ctime                          | 表创建时间。                    |
| last_ddl_ti<br>me | timestam<br>p with<br>time zone | <a href="#">PG_OBJECT</a> .mtime                          | 表最后修改时间。                  |

应用示例

查询指定模式下所有的表。

```
SELECT tablename FROM PG_TABLES WHERE schemaname = 'myschema';
 tablename

inventory
product
sales_info
test1
mytable
product_info
customer_info
newproducts
customer_t1
(9 rows)
```

15.3.172 PG\_TDE\_INFO

PG\_TDE\_INFO视图提供了当前集群加密信息。

表 15-247 PG\_TDE\_INFO 字段

| 名称         | 类型   | 描述                                      |
|------------|------|-----------------------------------------|
| is_encrypt | text | 是否加密集群。<br>• f: 非加密集群。<br>• t: 加密集群。    |
| g_tde_algo | text | 加密算法。<br>• SM4-CTR-128<br>• AES-CTR-128 |
| remain     | text | 保留字段。                                   |

## 应用示例

查看当前集群是否加密/查看当前集群的加密算法：

```
SELECT * FROM PG_TDE_INFO;
is_encrypt | g_tde_algo | remain
-----+-----+-----
f | AES-CTR-128 | remain
(1 row)
```

### 15.3.173 PG\_TIMEZONE\_ABBREVS

PG\_TIMEZONE\_ABBREVS视图提供了输入例程能够识别的所有时区缩写。

表 15-248 PG\_TIMEZONE\_ABBREVS 字段

| 名称         | 类型       | 描述                            |
|------------|----------|-------------------------------|
| abbrev     | text     | 时区缩写。                         |
| utc_offset | interval | 相对于UTC的偏移量。                   |
| is_dst     | boolean  | 如果这是一个夏时制时区缩写则为TRUE，否则为FALSE。 |

### 15.3.174 PG\_TIMEZONE\_NAMES

PG\_TIMEZONE\_NAMES视图提供了显示了所有能够被SET TIMEZONE识别的时区名及其缩写、UTC偏移量、是否夏时制。

表 15-249 PG\_TIMEZONE\_NAMES 字段

| 名称         | 类型       | 描述                           |
|------------|----------|------------------------------|
| name       | text     | 时区名。                         |
| abbrev     | text     | 时区名缩写。                       |
| utc_offset | interval | 相对于UTC的偏移量。                  |
| is_dst     | boolean  | 如果当前正处于夏令时范围则为TRUE，否则为FALSE。 |

### 15.3.175 PG\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL

PG\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL视图显示某个数据库节点内存使用情况。

表 15-250 PG\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL 字段

| 名称       | 类型   | 描述    |
|----------|------|-------|
| nodename | text | 节点名称。 |

| 名称         | 类型   | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
|------------|------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| memorytype | text | <p>内存的名称，包括以下几种：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• max_process_memory：DWS集群实例所占用的内存大小。</li><li>• process_used_memory：DWS进程所使用的内存大小。</li><li>• max_dynamic_memory：最大动态内存。</li><li>• dynamic_used_memory：已使用的动态内存。</li><li>• dynamic_peak_memory：内存的动态峰值。</li><li>• dynamic_used_shrctx：最大动态共享内存上下文。</li><li>• dynamic_peak_shrctx：共享内存上下文的动态峰值。</li><li>• max_shared_memory：最大共享内存。</li><li>• shared_used_memory：已使用的共享内存。</li><li>• max_cstore_memory：列存所允许使用的最大内存。</li><li>• cstore_used_memory：列存已使用的内存大小。</li><li>• max_sctpcomm_memory：通信库所允许使用的最大内存。</li><li>• sctpcomm_used_memory：通信库已使用的内存大小。</li><li>• sctpcomm_peak_memory：通信库的内存峰值。</li><li>• max_topsql_memory：TopSQL记录历史作业监控信息允许使用的最大内存。</li><li>• topsql_used_memory：TopSQL记录历史作业监控信息已使用的内存大小。</li><li>• topsql_peak_memory：TopSQL记录历史作业监控信息的内存峰值。</li><li>• other_used_memory：其他已使用的内存大小。</li><li>• gpu_max_dynamic_memory：GPU内存最大值。</li><li>• gpu_dynamic_used_memory：当前GPU可用内存和当前临时GPU内存之和。</li><li>• gpu_dynamic_peak_memory：GPU内存使用的最大内存。</li><li>• pooler_conn_memory：pooler连接占用内存大小。</li></ul> |



| 名称          | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                     |
|-------------|---------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
|             |         | <ul style="list-style-type: none"><li>pooler_freeconn_memory: pooler空闲连接占用的内存大小。</li><li>storage_compress_memory: 列存压缩和解压缩使用的内存大小。</li><li>udf_reserved_memory: 为UDF Worker进程预留的内存大小。</li><li>mmap_used_memory: mmap使用的内存大小。</li></ul> |
| memorybytes | integer | 内存使用的大小，单位MB。                                                                                                                                                                                                                          |

### 15.3.176 PG\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO

PG\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO视图显示各个数据库下所有Schema的存储资源使用情况。此视图在参数use\_workload\_manager为on时才有效。

| 名称           | 类型     | 描述                           |
|--------------|--------|------------------------------|
| schemaid     | oid    | Schema的OID。                  |
| schemaname   | text   | Schema名称。                    |
| databaseid   | oid    | 数据库的OID。                     |
| databasename | name   | 数据库名称。                       |
| usedspace    | bigint | 该Schema已使用的永久表存储空间大小，单位Byte。 |
| permspace    | bigint | 该Schema的永久表存储空间上限值，单位Byte。   |

### 15.3.177 PG\_TOTAL\_USER\_RESOURCE\_INFO

PG\_TOTAL\_USER\_RESOURCE\_INFO视图显示所有用户资源使用情况，需要使用管理员用户进行查询。此视图在参数use\_workload\_manager为on时才有效。

表 15-251 PG\_TOTAL\_USER\_RESOURCE\_INFO 字段

| 名称       | 类型   | 描述   |
|----------|------|------|
| username | name | 用户名。 |

| 名称                | 类型               | 描述                                                                                                                                                                                                             |
|-------------------|------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| used_memory       | integer          | 用户使用的内存大小，单位：MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上用户使用的内存大小。</li><li>• CN：显示所有DN上用户使用内存的累积和。</li></ul>                                                                                        |
| total_memory      | integer          | 资源池使用的内存大小，单位：MB。值为0表示未限制最大可用内存，其限制取决于数据库最大可用内存max_dynamic_memory。具体的计算公式为：<br>$\text{total\_memory} = \text{max\_dynamic\_memory} * \text{parent\_percent} * \text{user\_percent}$<br>CN：显示所有DN上用户可用内存上限的累积和。 |
| used_cpu          | double precision | 正在使用的CPU核数（仅统计非默认资源池上复杂作业的CPU使用情况，且该值为相关控制组的CPU使用统计值）。                                                                                                                                                         |
| total_cpu         | integer          | 在该机器节点上，用户关联控制组的CPU核数总和。                                                                                                                                                                                       |
| used_space        | bigint           | 已使用的永久表存储空间大小，单位KB。                                                                                                                                                                                            |
| total_space       | bigint           | 可使用的永久表存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制永久表存储空间。                                                                                                                                                                           |
| used_temp_space   | bigint           | 已使用的临时表存储空间大小，单位KB。                                                                                                                                                                                            |
| total_temp_space  | bigint           | 可使用的临时表存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制临时表存储空间。                                                                                                                                                                           |
| used_spill_space  | bigint           | 已使用的算子落盘空间大小，单位KB。                                                                                                                                                                                             |
| total_spill_space | bigint           | 可使用的算子落盘空间大小，单位KB，值为-1表示未限制算子落盘空间。                                                                                                                                                                             |
| read_kbytes       | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑读的字节总数。单位KB。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑读的字节总数。单位KB。                                                                                                                                           |
| write_kbytes      | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑写的字节总数。单位KB。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑写的字节总数。单位KB。                                                                                                                                           |
| read_counts       | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑读的次数之和。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑读的次数之和。                                                                                                                                                     |

| 名称           | 类型               | 描述                                                                        |
|--------------|------------------|---------------------------------------------------------------------------|
| write_counts | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑写的次数之和。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑写的次数之和。                |
| read_speed   | double precision | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑读平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上逻辑读平均速率。单位KB/s。   |
| write_speed  | double precision | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑写平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上逻辑写平均速率。单位KB/s。   |
| send_speed   | double precision | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上网络发送平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上网络发送平均速率。单位KB/s。 |
| recv_speed   | double precision | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上网络接收平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上网络接收平均速率。单位KB/s。 |

### 15.3.178 PG\_USER

PG\_USER视图提供了访问数据库用户的信息。

表 15-252 PG\_USER 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                                    |
|-------------|---------|-------------------------------------------------------|
| username    | name    | 用户名。                                                  |
| usesysid    | oid     | 此用户的ID。                                               |
| usecreatedb | boolean | 用户是否可以创建数据库。                                          |
| usesuper    | boolean | 用户是否是拥有最高权限的初始系统管理员。                                  |
| usecatupd   | boolean | 用户是否可以直接更新系统表。只有usesysid=10的初始系统管理员拥有此权限。其他用户无法获得此权限。 |
| userepl     | boolean | 用户是否可以复制数据流。                                          |
| passwd      | text    | 密文存储后的用户口令，始终为*****。                                  |

| 名称              | 类型                       | 描述                                |
|-----------------|--------------------------|-----------------------------------|
| valbegin        | timestamp with time zone | 账户的有效开始时间；如果没有设置有效开始时间，则为NULL。    |
| valuntil        | timestamp with time zone | 账户的有效结束时间；如果没有设置有效结束时间，则为NULL。    |
| respool         | name                     | 用户所在的资源池。                         |
| parent          | oid                      | 父用户OID                            |
| spacelimit      | text                     | 永久表存储空间限额。                        |
| tempspacelimit  | text                     | 临时表存储空间限额。                        |
| spillspacelimit | text                     | 算子落盘空间限额。                         |
| useconfig       | text[]                   | 运行时配置参数的会话缺省。                     |
| nodegroup       | name                     | 用户关联的逻辑集群名字，如果该用户没有管理逻辑集群，则该字段为空。 |

应用示例

查看当前数据库用户列表：

```
SELECT username FROM pg_user;
username

dbadmin
u1
u2
u3
(4 rows)
```

15.3.179 PG\_USER\_MAPPINGS

PG\_USER\_MAPPINGS视图提供访问关于用户映射的信息的接口。

这个视图只是一个PG\_USER\_MAPPING的可读部分的视图化表现，如果用户无权使用它则查询此表时，有些选项字段会显示为空。

表 15-253 PG\_USER\_MAPPINGS 字段

| 名字    | 类型  | 引用                                    | 描述                |
|-------|-----|---------------------------------------|-------------------|
| umid  | oid | <a href="#">PG_USER_MAPPING.oid</a>   | 用户映射的OID。         |
| srvid | oid | <a href="#">PG_FOREIGN_SERVER.oid</a> | 包含这个映射的外部服务器的OID。 |

| 名字        | 类型     | 引用                                         | 描述                                                        |
|-----------|--------|--------------------------------------------|-----------------------------------------------------------|
| srvname   | name   | <a href="#">PG_FOREIGN_SERVER</a> .srvname | 外部服务器的名字。                                                 |
| umuser    | oid    | <a href="#">PG_AUTHID</a> .oid             | 被映射的本地角色的OID，如果用户映射是公共的则为0。                               |
| username  | name   | -                                          | 被映射的本地用户的名字。                                              |
| umoptions | text[] | -                                          | 如果当前用户是外部服务器的所有者，则为用户映射指定选项，使用“keyword=value”字符串，否则为null。 |

15.3.180 PG\_VIEWS

PG\_VIEWS视图提供访问数据库中每个视图的有用信息。

表 15-254 PG\_VIEWS 字段

| 名称         | 类型   | 引用                                    | 描述        |
|------------|------|---------------------------------------|-----------|
| schemaname | name | <a href="#">PG_NAMESPACE</a> .nspname | 包含视图的模式名。 |
| viewname   | name | <a href="#">PG_CLASS</a> .relname     | 视图的名称。    |
| viewowner  | name | <a href="#">PG_AUTHID</a> .rolname    | 视图的所有者。   |
| definition | text | -                                     | 视图的定义。    |

应用示例

查询指定模式下的所有视图：

```
SELECT * FROM pg_views WHERE schemaname = 'myschema';
schemaname | viewname | viewowner | definition
-----+-----+-----+-----
myschema | myview | dbadmin | SELECT * FROM pg_tablespace WHERE (pg_tablespace.spcname =
'pg_default'::name);
myschema | v1 | dbadmin | SELECT * FROM t1 WHERE (t1.c1 > 200);
(2 rows)
```

15.3.181 PG\_WLM\_STATISTICS

PG\_WLM\_STATISTICS视图显示作业结束后或已被处理异常后的负载管理相关信息。该视图8.1.2版本中已废弃，可使用[PGXC\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#)视图查看所有CN上执行作业结束后的负载管理记录。

表 15-255 PG\_WLM\_STATISTICS 字段

| 名称                 | 类型      | 描述                                                                                                                                                               |
|--------------------|---------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| statement          | text    | 执行了异常处理的语句。                                                                                                                                                      |
| block_time         | bigint  | 语句执行前的阻塞时间。                                                                                                                                                      |
| elapsed_time       | bigint  | 语句的实际执行时间。                                                                                                                                                       |
| total_cpu_time     | bigint  | 语句执行异常处理时DN上CPU使用的总时间。                                                                                                                                           |
| qualification_time | bigint  | 语句检查倾斜率的时间周期。                                                                                                                                                    |
| cpu_skew_percent   | integer | 语句在执行异常处理时DN上CPU使用的倾斜率。                                                                                                                                          |
| control_group      | text    | 语句执行异常处理时所使用的Cgroups。                                                                                                                                            |
| status             | text    | 语句执行异常处理后的状态，包括： <ul style="list-style-type: none"><li>• pending：执行前预备状态。</li><li>• running：执行进行状态。</li><li>• finished：执行正常结束。</li><li>• abort：执行异常终止。</li></ul> |
| action             | text    | 语句执行的异常处理动作，包括： <ul style="list-style-type: none"><li>• abort：执行终止操作。</li><li>• adjust：执行Cgroups调整操作，目前只有降级操作。</li><li>• finish：正常结束。</li></ul>                  |
| queryid            | bigint  | 语句执行所使用的内部query_id。                                                                                                                                              |
| threadid           | bigint  | 后端线程ID。                                                                                                                                                          |

### 15.3.182 PGXC\_AIO\_RESOURCE\_POOL\_STATS

PGXC\_AIO\_RESOURCE\_POOL\_STATS用于查询集群所有节点的异步IO资源池使用的状态，包括节点名称，异步IO资源类型名称，使用中的异步IO资源数量，空闲异步IO资源数量。该视图仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

表 15-256 PGXC\_AIO\_RESOURCE\_POOL\_STATS 字段

| 名称        | 类型   | 描述    |
|-----------|------|-------|
| node_name | Text | 节点名称。 |

| 名称            | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           |
|---------------|--------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| resource_name | Text   | 异步IO资源类型名称，包含以下资源类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>ASYNC_CONTEXT_TYPE: FPT(Future-Promise-Then)框架中异步上下文资源，线程级。</li><li>DISK_CACHE_CACHE_BLOCK_TYPE: 磁盘缓存的粒度block（块）实例。</li><li>DISK_CACHE_PATH_MANAGER_TYPE: 磁盘缓存中缓存路径管理器，线程级。</li><li>FUTURE_STATE_TYPE: FPT框架中Future与Promise的共享状态FutureState。</li><li>FUTURE_TYPE: FPT框架中Future，Future 提供一种非阻塞的方式来获取异步任务的结果。</li><li>OBS_GET_IO_SCHEDULER_PERIODIC_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE: 异步调度模块统计视图pgxc_obs_io_scheduler_periodic_stats类型的系统消息。</li><li>OBS_IO_REQUEST_TYPE: 异步调度模块中IO请求。</li><li>OBS_IO_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE: 异步调度统计模块视图pgxc_obs_io_scheduler_stats的系统消息。</li><li>OBS_MANAGE_PRIORITY_SYSTEM_MESSAGE_TYPE: 异步调度模块中用于调整优先级的系统消息。</li><li>OBS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE: 异步调度模块中系统消息。</li><li>OBS_VFILE_TYPE: OBS中的虚拟文件，OBS读写句柄。</li><li>READ_SEGMENT_TYPE: 合并多个OBS读请求的实体。</li><li>SHARED_OBS_HANDLE_TYPE: 用于连接OBS服务的OBS Handler资源。</li><li>SHARED_VAR_AUTO_GUARD_TYPE: 线程级，管理OBS Handler和已经缓存的OBS文件流</li></ul> |
| busy_num      | bigint | 使用中的异步IO资源数量。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| idle_num      | bigint | 空闲的异步IO资源数量。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |

应用示例

```
postgres=# select * from PGXC_AIO_RESOURCE_POOL_STATS;
 node_name | resource_name | busy_num | idle_num
-----+-----+-----+-----
cn_5001 | ASYNC_CONTEXT_TYPE | 0 | 1
cn_5001 | DISK_CACHE_CACHE_BLOCK_TYPE | 0 | 0
cn_5001 | DISK_CACHE_PATH_MANAGER_TYPE | 24 | 0
cn_5001 | FUTURE_STATE_TYPE | 0 | 2
cn_5001 | FUTURE_TYPE | 0 | 1
cn_5001 | OBS_GET_IO_SCHEDULER_PERIODIC_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE | 0 | 0
```

|              |                                                         |     |    |   |  |
|--------------|---------------------------------------------------------|-----|----|---|--|
| cn_5001      | OBS_IO_REQUEST_TYPE                                     | 0   | 1  |   |  |
| cn_5001      | OBS_IO_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                        | 0   | 0  |   |  |
| cn_5001      | OBS_MANAGE_PRIORITY_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                 | 0   | 0  | 0 |  |
| cn_5001      | OBS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                                 | 0   | 0  |   |  |
| cn_5001      | OBS_VFILE_TYPE                                          | 0   | 0  |   |  |
| cn_5001      | READ_SEGMENT_TYPE                                       | 0   | 0  |   |  |
| cn_5001      | SHARED_OBS_HANDLE_TYPE                                  | 0   | 0  |   |  |
| cn_5001      | SHARED_VAR_AUTO_GUARD_TYPE                              | 0   | 0  | 0 |  |
| dn_6001_6002 | ASYNC_CONTEXT_TYPE                                      | 0   | 1  |   |  |
| dn_6001_6002 | DISK_CACHE_CACHE_BLOCK_TYPE                             | 719 | 0  |   |  |
| dn_6001_6002 | DISK_CACHE_PATH_MANAGER_TYPE                            | 25  | 1  |   |  |
| dn_6001_6002 | FUTURE_STATE_TYPE                                       | 719 | 2  |   |  |
| dn_6001_6002 | FUTURE_TYPE                                             | 0   | 39 |   |  |
| dn_6001_6002 | OBS_GET_IO_SCHEDULER_PERIODIC_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE | 0   | 0  |   |  |
| dn_6001_6002 | OBS_IO_REQUEST_TYPE                                     | 0   | 3  |   |  |
| dn_6001_6002 | OBS_IO_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                        | 0   | 0  |   |  |
| dn_6001_6002 | OBS_MANAGE_PRIORITY_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                 | 0   | 0  | 0 |  |
| dn_6001_6002 | OBS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                                 | 0   | 0  |   |  |
| dn_6001_6002 | OBS_VFILE_TYPE                                          | 0   | 16 |   |  |
| dn_6001_6002 | READ_SEGMENT_TYPE                                       | 0   | 2  |   |  |
| dn_6001_6002 | SHARED_OBS_HANDLE_TYPE                                  | 0   | 1  |   |  |
| dn_6001_6002 | SHARED_VAR_AUTO_GUARD_TYPE                              | 0   | 1  |   |  |
| dn_6003_6004 | ASYNC_CONTEXT_TYPE                                      | 0   | 1  |   |  |
| dn_6003_6004 | DISK_CACHE_CACHE_BLOCK_TYPE                             | 715 | 0  |   |  |
| dn_6003_6004 | DISK_CACHE_PATH_MANAGER_TYPE                            | 25  | 1  |   |  |
| dn_6003_6004 | FUTURE_STATE_TYPE                                       | 715 | 2  |   |  |
| dn_6003_6004 | FUTURE_TYPE                                             | 0   | 39 |   |  |
| dn_6003_6004 | OBS_GET_IO_SCHEDULER_PERIODIC_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE | 0   | 0  |   |  |
| dn_6003_6004 | OBS_IO_REQUEST_TYPE                                     | 0   | 3  |   |  |
| dn_6003_6004 | OBS_IO_STATS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                        | 0   | 0  |   |  |
| dn_6003_6004 | OBS_MANAGE_PRIORITY_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                 | 0   | 0  | 0 |  |
| dn_6003_6004 | OBS_SYSTEM_MESSAGE_TYPE                                 | 0   | 0  |   |  |
| dn_6003_6004 | OBS_VFILE_TYPE                                          | 0   | 16 |   |  |
| dn_6003_6004 | READ_SEGMENT_TYPE                                       | 0   | 2  |   |  |
| dn_6003_6004 | SHARED_OBS_HANDLE_TYPE                                  | 0   | 1  |   |  |
| dn_6003_6004 | SHARED_VAR_AUTO_GUARD_TYPE                              | 0   | 1  |   |  |

(42 rows)

### 15.3.183 PGXC\_BULKLOAD\_PROGRESS

PGXC\_BULKLOAD\_PROGRESS显示导入业务的执行进度，仅支持GDS普通文件导入业务。需要有系统管理员权限才可以访问此视图

表 15-257 PGXC\_BULKLOAD\_PROGRESS 字段

| 名称         | 类型     | 描述                     |
|------------|--------|------------------------|
| session_id | bigint | GDS的会话ID。              |
| query_id   | bigint | 查询ID，对应debug_query_id。 |
| query      | text   | 查询语句。                  |
| progress   | text   | 进度百分比。                 |

### 15.3.184 PGXC\_BULKLOAD\_INFO

通过CN查看PGXC\_BULKLOAD\_INFO视图，可获取互联互通、GDS、COPY、\COPY等业务执行结束后的历史统计信息。该视图汇总当前集群上各个节点已经执行结束的导入导出类业务的历史执行情况（包括互联互通集群地址、导入导出业务类型、DN上落盘的最大、最小以及总和的行数与字节数等），从而可以获取导入导出类业务执行的历史信息，辅助进行性能问题排查。



该视图不会记录异常中断的导入导出作业，数据直接从系统表 GS\_WLM\_SESSION\_INFO 获取，并将 loader\_status 字段解析获取导入导出类业务信息。

需要有系统管理员权限才可以访问此 PGXC\_BULKLOAD\_INFO 视图。

表 15-258 PGXC\_BULKLOAD\_INFO 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                                      |
|------------------|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| datid            | oid                      | 连接后端的数据库OID。                                                                            |
| dbname           | text                     | 连接后端的数据库名称。                                                                             |
| schemaname       | text                     | 模式名。                                                                                    |
| nodename         | text                     | 语句执行的CN名称。                                                                              |
| username         | text                     | 连接到后端的用户名。                                                                              |
| application_name | text                     | 连接到后端的应用名。                                                                              |
| client_addr      | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如 autovacuum。                 |
| client_hostname  | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过 client_addr 的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。                |
| client_port      | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                                     |
| query_band       | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数 query_band 进行设置，默认为空字符串。                                              |
| block_time       | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，包含语句解析和优化时间，单位ms。                                                            |
| start_time       | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                                              |
| finish_time      | timestamp with time zone | 语句执行的结束时间。                                                                              |
| status           | text                     | 语句执行结束状态：正常为finished，异常为aborted。该处记录的语句状态应为数据库服务端执行状态，当服务器端执行成功，结果集返回时报错，该语句应为finished。 |
| queryid          | bigint                   | 语句执行使用的内部query id。                                                                      |
| query            | text                     | 执行的语句。                                                                                  |

| 名称               | 类型   | 描述                                                                                   |
|------------------|------|--------------------------------------------------------------------------------------|
| session_id       | text | 在数据库系统中唯一标记一个session，格式：session_start_time.tid.node_name。                            |
| address          | text | 互联互通对端集群server的地址，非空时即为互联互通业务，源集群会额外获取远端集群端口号。                                       |
| direction        | text | 导入导出业务类型，取值包括：gds to file、gds from file、gds to pipe、gds from pipe、copy from、copy to。 |
| min_done_lines   | json | 语句在所有DN上的最小行数。                                                                       |
| max_done_lines   | json | 语句在所有DN上的最大行数。                                                                       |
| total_done_lines | json | 语句在所有DN上的总行数。                                                                        |
| min_done_bytes   | json | 语句在所有DN上的最小字节数。                                                                      |
| max_done_bytes   | json | 语句在所有DN上的最大字节数。                                                                      |
| total_done_bytes | json | 语句在所有DN上的总字节数。                                                                       |

### 说明

- 异常中断导入导出类业务不会记录在视图中。
- gds外表与互联互通外表实现机制不同，查询时gds会记录全量，互联互通会记录实际。
- 非全量导入导出外表，带limit时会因limit执行计划的特殊，数据显示为从一个DN上收取，即表现为max值为全部，min值为0。
- 若导入导出表为非分区表时：
  - gds分区表较小的情况下，在一个DN获取完数据后，若其余DN未开始获取数据，将不会在其余DN获取数据，所以在gds from非分区表数据量较小的情况下，min值可能为0，表数据量大时不为0。
  - 互联互通源集群导出非分区表时，所有DN都会被记录，且只会拿取一个DN的数据，所以min值为0。
  - 互联互通远端集群导出复制表时，只有一个DN都会被记录，所以相当于只有一个DN，min值max值相同。
- 导入导出历史监控通过复用历史TopSQL功能实现，同样遵守TopSQL的注意事项、前提条件、操作步骤等，详情请见[历史TopSQL](#)。
- 因TopSQL记录数据量较大，为提高查询性能建议结合start\_time、finish\_time等字段按需查询使用，或者降低查询频率。

## 应用示例

使用PGXC\_BULKLOAD\_INFO视图查询互联互通导入业务：

[illegible]

### 15.3.185 PGXC\_BULKLOAD\_STATISTICS

通过CN查看PGXC\_BULKLOAD\_STATISTICS视图，可获取GDS、COPY、\COPY等业务执行过程中的实时统计信息。该视图汇总当前集群上各个节点正在执行的导入/导出类业务的实时执行情况，从而可以监控导入导出类业务的实时进度，辅助进行性能问题排查。

PGXC\_BULKLOAD\_STATISTICS视图与PG\_BULKLOAD\_STATISTICS视图列定义完全相同。这是由于PGXC\_BULKLOAD\_STATISTICS视图本质是到集群中各个节点上查询PG\_BULKLOAD\_STATISTICS视图汇总的结果。

需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

### 表 15-259 PGXC\_BULKLOAD\_STATISTICS 字段

| 名称        | 类型      | 描述                     |
|-----------|---------|------------------------|
| node_name | text    | 节点名称。                  |
| db_name   | text    | 数据库名称。                 |
| query_id  | bigint  | 查询ID，对应debug_query_id。 |
| tid       | bigint  | 当前线程的线程号。              |
| lwtid     | integer | 当前线程的轻量级线程号。           |

|             |                          |                                                                                  |
|-------------|--------------------------|----------------------------------------------------------------------------------|
| session_id  | bigint                   | GDS的会话ID。                                                                        |
| direction   | text                     | 业务类型，取值包括：gds to file、gds from file、gds to pipe、gds from pipe、copy from、copy to。 |
| query       | text                     | 查询语句。                                                                            |
| address     | text                     | 当前导入导出外表的location。                                                               |
| query_start | timestamp with time zone | 导入/导出开始时间。                                                                       |
| total_bytes | bigint                   | 待处理数据的总大小。<br>仅GDS普通文件导入时，且该行记录来自CN节点才会显示，否则为空。                                  |
| phase       | text                     | 当前阶段，包括：INITIALIZING、TRANSFER_DATA、RELEASE_RESOURCE。                             |
| done_lines  | bigint                   | 已传输行数。                                                                           |
| done_bytes  | bigint                   | 已传输字节数。                                                                          |

### 15.3.186 PGXC\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT

PGXC\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT视图提供集群所有CN和DN节点上当前数据库所有列存表的IO统计数据。除在每一行前面增加name类型的nodename字段外，其余字段的名称、类型和顺序与GS\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT视图相同，具体的字段请参考[表 15-260](#)。

表 15-260 GS\_COLUMN\_TABLE\_IO\_STAT 字段

| 名称         | 类型     | 描述                           |
|------------|--------|------------------------------|
| schemaname | name   | 表的命名空间。                      |
| relname    | name   | 表的名称。                        |
| heap_read  | bigint | 堆逻辑读块数。                      |
| heap_hit   | bigint | 堆命中块数。                       |
| idx_read   | bigint | 索引逻辑读块数。                     |
| idx_hit    | bigint | 索引命中块数。                      |
| cu_read    | bigint | Compression Unit逻辑读个数。       |
| cu_hit     | bigint | Compression Unit命中个数。        |
| cidx_read  | bigint | Compression Unit Index逻辑读个数。 |
| cidx_hit   | bigint | Compression Unit Index命中个数。  |

### 15.3.187 PGXC\_COMM\_CLIENT\_INFO

PGXC\_COMM\_CLIENT\_INFO视图存储所有节点客户端连接信息（DN上查询该视图显示CN连接DN的信息）。

表 15-261 PGXC\_COMM\_CLIENT\_INFO 字段

| 名称          | 类型      | 描述                              |
|-------------|---------|---------------------------------|
| node_name   | text    | 当前节点的名称。                        |
| app         | text    | 客户端应用名。                         |
| tid         | bigint  | 当前线程的线程号。                       |
| lwtid       | integer | 当前线程的轻量级线程号。                    |
| query_id    | bigint  | 查询ID，对应debug_query_id。          |
| socket      | integer | 如果是物理连接，展示socket。               |
| remote_ip   | text    | 对端节点IP。                         |
| remote_port | text    | 对端节点port。                       |
| logic_id    | integer | 如果是逻辑连接，展示sid，显示-1时表示当前连接是物理连接。 |

### 15.3.188 PGXC\_COMM\_DELAY

PGXC\_COMM\_DELAY视图展示所有DN的通信库时延状态。

表 15-262 PGXC\_COMM\_DELAY 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                                                      |
|-------------|---------|-------------------------------------------------------------------------|
| node_name   | text    | 节点名称。                                                                   |
| remote_name | text    | 连接对端节点的对端时延最大的节点名称。                                                     |
| remote_host | text    | 连接对端IP的对端地址。                                                            |
| stream_num  | integer | 当前物理连接使用的stream逻辑连接数量。                                                  |
| min_delay   | integer | 当前物理连接探测到的最小时延，单位微秒。                                                    |
| average     | integer | 当前物理连接探测时延的平均值，单位微秒。                                                    |
| max_delay   | integer | 当前物理连接探测到的最大时延，单位微秒。<br><b>说明</b><br>取值为-1，表示时延探测超时失败，请重新建立节点间连接后再执行查询。 |

### 15.3.189 PGXC\_COMM\_RECV\_STREAM

PGXC\_COMM\_RECV\_STREAM视图展示所有DN上的通信库接收流状态。

表 15-263 PGXC\_COMM\_RECV\_STREAM 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                              |
|-------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| node_name   | text    | 节点名称。                                                                                                                                                                                                                                           |
| local_tid   | bigint  | 使用此通信流的线程ID。                                                                                                                                                                                                                                    |
| remote_name | text    | 连接对端节点名称。                                                                                                                                                                                                                                       |
| remote_tid  | bigint  | 连接对端线程ID。                                                                                                                                                                                                                                       |
| idx         | integer | 通信对端DN在本DN内的标识编号。                                                                                                                                                                                                                               |
| sid         | integer | 通信流在物理连接中的标识编号。                                                                                                                                                                                                                                 |
| tcp_sock    | integer | 通信流所使用的tcp通信socket。                                                                                                                                                                                                                             |
| state       | text    | 通信流当前的状态： <ul style="list-style-type: none"><li>UNKNOWN：表示当前逻辑连接状态未知。</li><li>READY：表示逻辑连接已就绪。</li><li>RUN：表示逻辑连接接收报文正常。</li><li>HOLD：表示逻辑连接接收报文等待中。</li><li>CLOSED：表示关闭逻辑连接。</li><li>TO_CLOSED：表示将会关闭逻辑连接。</li><li>WRITING：表示正在写入数据。</li></ul> |
| query_id    | bigint  | 通信流对应的debug_query_id编号。                                                                                                                                                                                                                         |
| pn_id       | integer | 通信流所执行查询的plan_node_id编号。                                                                                                                                                                                                                        |
| send_smp    | integer | 通信流所执行查询send端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                          |
| recv_smp    | integer | 通信流所执行查询recv端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                          |
| recv_bytes  | bigint  | 通信流接收的数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                              |
| time        | bigint  | 通信流当前生命周期使用时长，单位ms。                                                                                                                                                                                                                             |
| speed       | bigint  | 通信流的平均接收速率，单位Byte/s。                                                                                                                                                                                                                            |
| quota       | bigint  | 通信流当前的通信配额值，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                             |
| buff_usize  | bigint  | 通信流当前缓存的数据大小，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                            |

### 15.3.190 PGXC\_COMM\_SEND\_STREAM

PGXC\_COMM\_SEND\_STREAM视图展示所有DN上的通信库发送流状态。

表 15-264 PGXC\_COMM\_SEND\_STREAM 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                            |
|-------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| node_name   | text    | 节点名称。                                                                                                                                                                                                                                                         |
| local_tid   | bigint  | 使用此通信流的线程ID。                                                                                                                                                                                                                                                  |
| remote_name | text    | 连接对端节点名称。                                                                                                                                                                                                                                                     |
| remote_tid  | bigint  | 连接对端线程ID。                                                                                                                                                                                                                                                     |
| idx         | integer | 通信对端DN在本DN内的标识编号。                                                                                                                                                                                                                                             |
| sid         | integer | 通信流在物理连接中的标识编号。                                                                                                                                                                                                                                               |
| tcp_sock    | integer | 通信流所使用的tcp通信socket。                                                                                                                                                                                                                                           |
| state       | text    | 通信流当前的状态： <ul style="list-style-type: none"><li>• UNKNOWN：表示当前逻辑连接状态未知。</li><li>• READY：表示逻辑连接已就绪。</li><li>• RUN：表示逻辑连接发送报文正常。</li><li>• HOLD：表示逻辑连接发送报文等待中。</li><li>• CLOSED：表示关闭逻辑连接。</li><li>• TO_CLOSED：表示将会关闭逻辑连接。</li><li>• WRITING：表示正在写入数据。</li></ul> |
| query_id    | bigint  | 通信流对应的debug_query_id编号。                                                                                                                                                                                                                                       |
| pn_id       | integer | 通信流所执行查询的plan_node_id编号。                                                                                                                                                                                                                                      |
| send_smp    | integer | 通信流所执行查询send端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                                        |
| recv_smp    | integer | 通信流所执行查询recv端的smpid编号。                                                                                                                                                                                                                                        |
| send_bytes  | bigint  | 通信流发送的数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                                            |
| time        | bigint  | 通信流当前生命周期使用时长，单位ms。                                                                                                                                                                                                                                           |
| speed       | bigint  | 通信流的平均发送速率，单位Byte/s。                                                                                                                                                                                                                                          |
| quota       | bigint  | 通信流当前的通信配额值，单位Byte。                                                                                                                                                                                                                                           |
| wait_quota  | bigint  | 通信流等待quota值产生的额外时间开销，单位ms。                                                                                                                                                                                                                                    |

### 15.3.191 PGXC\_COMM\_STATUS

PGXC\_COMM\_STATUS视图展示所有DN的通信库状态。

表 15-265 PGXC\_COMM\_STATUS 字段

| 名称             | 类型      | 描述                                            |
|----------------|---------|-----------------------------------------------|
| node_name      | text    | 节点名称。                                         |
| rxpck          | bigint  | 节点通信库接收包总量。                                   |
| txpck          | bigint  | 节点通信库发送包总量。                                   |
| rxkB           | bigint  | 节点通信库接收字节总量，单位KByte。                          |
| txkB           | bigint  | 节点通信库发送字节总量，单位KByte。                          |
| buffer         | bigint  | cmailbox的buffer大小。                            |
| memKB(libcomm) | bigint  | libcomm进程通信内存大小，单位KByte。                      |
| memKB(libpq)   | bigint  | libpq进程通信内存大小，单位KByte。                        |
| %USED(PM)      | integer | postmaster线程实时使用率。                            |
| %USED (send)   | integer | 通信代理发送线程实时使用率。                                |
| %USED (recv)   | integer | 通信代理接收线程实时使用率。                                |
| %USED (CQ)     | integer | RDMA通信完成事件线程实时使用率。                            |
| logic_conn     | bigint  | 节点创建的DN间通信逻辑连接总数。                             |
| create_process | bigint  | 进程创建的子进程总数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。            |
| create_thread  | bigint  | 进程创建的子线程总数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。            |
| create_conn    | bigint  | 进程创建的连接总数，包含集群内、集群外连接。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| accept_conn    | bigint  | 进程接收的连接总数，包含集群内、集群外连接。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |

### 15.3.192 PGXC\_COMM\_QUERY\_SPEED

PGXC\_COMM\_QUERY\_SPEED视图展示所有节点上所有query对应的流量信息。

表 15-266 PGXC\_COMM\_QUERY\_SPEED 字段

| 名称        | 类型     | 描述                      |
|-----------|--------|-------------------------|
| node_name | text   | 节点名称。                   |
| query_id  | bigint | 通信流对应的debug_query_id编号。 |
| rxkB/s    | bigint | 查询对应的通信流接收速率，单位Byte/s。  |
| txkB/s    | bigint | 查询对应的通信流发送速率，单位Byte/s。  |



| 名称      | 类型     | 描述                          |
|---------|--------|-----------------------------|
| rxkB    | bigint | 查询对应的通信流接收数据总量，单位Byte。      |
| txkB    | bigint | 查询对应的通信流发送数据总量，单位Byte。      |
| rxpck/s | bigint | 查询对应的通信包接收速率，单位 packages/s。 |
| txpck/s | bigint | 查询对应的通信包发送速率，单位 packages/s。 |
| rxpck   | bigint | 查询对应的通信包接收总量，单位packages。    |
| txpck   | bigint | 查询对应的通信包发送总量，单位packages。    |

### 15.3.193 PGXC\_DEADLOCK

PGXC\_DEADLOCK视图获取导致分布式死锁产生的锁等待信息。

目前，PGXC\_DEADLOCK视图只收集locktype为relation、partition、page、tuple和transactionid的锁等待信息。

表 15-267 PGXC\_DEADLOCK 字段

| 名称            | 类型       | 描述                                          |
|---------------|----------|---------------------------------------------|
| locktype      | text     | 被锁定对象的类型。                                   |
| nodename      | name     | 被锁定对象的节点名称。                                 |
| dbname        | name     | 被锁定对象的数据库名称。如果被锁定对象是事务，则为NULL。              |
| nspname       | name     | 被锁定对象的命名空间名称。                               |
| relname       | name     | 被锁定对象对应的关系名称。如果被锁定对象既不是关系，也不是关系的一部分，则为NULL。 |
| partname      | name     | 被锁定对象对应的分区名称。如果被锁定对象不是分区，则为NULL。            |
| page          | integer  | 被锁定对象对应的页面编号。如果被锁定对象既不是页面，也不是元组，则为NULL。     |
| tuple         | smallint | 被锁定对象对应的元组编号。如果被锁定对象不是元组，则为NULL。            |
| transactionid | xid      | 被锁定对象对应的事务ID。如果被锁定对象不是事务，则为NULL。            |
| waitusername  | name     | 等待锁的用户名称。                                   |
| waitgxid      | xid      | 等待锁的事务ID。                                   |

| 名称            | 类型                       | 描述                                    |
|---------------|--------------------------|---------------------------------------|
| waitxactstart | timestamp with time zone | 等待锁的事务的开始时间。                          |
| waitqueryid   | bigint                   | 等待锁的线程的最新查询ID。                        |
| waitquery     | text                     | 等待锁的线程的最新查询语句。                        |
| waitpid       | bigint                   | 等待锁的线程ID。                             |
| waitmode      | text                     | 等待的锁的级别。                              |
| holdusername  | name                     | 持有锁的用户名称。                             |
| holdgxid      | xid                      | 持有锁的事务ID。                             |
| holdxactstart | timestamp with time zone | 持有锁的事务的开始时间。                          |
| holdqueryid   | bigint                   | 持有锁的线程的最新查询ID。                        |
| holdquery     | text                     | 持有锁的线程的最新查询语句。                        |
| holdpid       | bigint                   | 持有锁的线程ID。                             |
| holdmode      | text                     | 持有锁的级别。                               |
| waittime      | timestamp with time zone | 开始等待锁的时间戳。<br>该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。 |
| holdtime      | timestamp with time zone | 开始持有锁的时间戳。<br>该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。 |

### 15.3.194 PGXC\_DISK\_CACHE\_STATS

PGXC\_DISK\_CACHE\_STATS视图记录了文件缓存的使用情况。该系统视图仅9.1.0及以上集群版本支持。

表 15-268 PGXC\_DISK\_CACHE\_STATS 字段

| 名称          | 类型     | 描述                   |
|-------------|--------|----------------------|
| node_name   | text   | 节点名称。                |
| total_read  | bigint | 访问disk cache的总次数。    |
| local_read  | bigint | disk cache读本地磁盘的总次数。 |
| remote_read | bigint | disk cache读远端存储的总次数。 |

| 名称         | 类型           | 描述                           |
|------------|--------------|------------------------------|
| hit_rate   | numeric(5,2) | disk cache的命中率。              |
| cache_size | bigint       | disk cache保存的数据总大小，单位kbytes。 |
| fill_rate  | numeric(5,2) | disk cache的填充率。              |

## 示例

查询每个节点disk cache的命中率：

```
SELECT hit_rate FROM pgxc_disk_cache_stats;
hit_rate

56.91
56.85
NaN
NaN
NaN
NaN
(6 rows)
```

## 15.3.195 PGXC\_DISK\_CACHE\_ALL\_STATS

PGXC\_DISK\_CACHE\_ALL\_STATS视图记录文件缓存所有的使用情况。该系统视图仅9.1.0及以上集群版本支持。

表 15-269 PGXC\_DISK\_CACHE\_ALL\_STATS 字段

| 名称             | 类型           | 描述                                              |
|----------------|--------------|-------------------------------------------------|
| node_name      | text         | 节点名称。                                           |
| total_read     | bigint       | 访问disk cache的总次数。                               |
| local_read     | bigint       | disk cache访问本地磁盘的总次数。                           |
| remote_read    | bigint       | disk cache访问远端存储的总次数。                           |
| hit_rate       | numeric(5,2) | disk cache的命中率。                                 |
| cache_size     | bigint       | disk cache保存的数据总大小，单位kbytes。                    |
| fill_rate      | numeric(5,2) | disk cache的填充率。                                 |
| ttl_rate       | numeric(5,2) | TTL空间占整个disk cache空间的比率。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| temp_file_size | bigint       | 临时/冷缓存文件的总大小(kbytes)。                           |

| 名称              | 类型           | 描述                                                         |
|-----------------|--------------|------------------------------------------------------------|
| a1in_size       | bigint       | disk cache中a1in队列保存的数据的总大小，单位kbytes。                       |
| a1out_size      | bigint       | disk cache中a1out队列保存的数据的总大小，单位kbytes。                      |
| am_size         | bigint       | disk cache中am队列保存的数据的总大小，单位kbytes。                         |
| ttl_size        | bigint       | disk cache中ttl队列保存的数据的总大小，单位kbytes。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| a1in_fill_rate  | numeric(5,2) | disk cache中a1in队列的填充率。                                     |
| a1out_fill_rate | numeric(5,2) | disk cache中a1out队列的填充率。                                    |
| am_fill_rate    | numeric(5,2) | disk cache中am队列的填充率。                                       |
| ttl_fill_rate   | numeric(5,2) | disk cache中ttl队列的填充率。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。               |
| fd              | integer      | disk cache正在使用的文件描述符数量。                                    |
| pin_block_count | bigint       | disk cache中被pin住block的数量。该字段仅9.1.0.100及以上集群版本支持。           |

示例

查询disk cache在每个节点使用的文件描述符的数量：

```
SELECT fd FROM pgxc_disk_cache_all_stats;
fd

1000
1000
0
0
0
0
(6 rows)
```

15.3.196 PGXC\_DISK\_CACHE\_PATH\_INFO

PGXC\_DISK\_CACHE\_PATH\_INFO视图记录了文件缓存所在的硬盘的信息。该系统视图仅9.1.0及以上集群版本支持。

表 15-270 PGXC\_DISK\_CACHE\_PATH\_INFO 字段

| 名称             | 类型               | 描述                        |
|----------------|------------------|---------------------------|
| path_name      | text             | 路径名称。                     |
| node_name      | text             | 硬盘所属的节点名称。                |
| cache_size     | bigint           | 硬盘中cache文件所占的总大小，单位bytes。 |
| disk_available | bigint           | 硬盘的可用空间，单位bytes。          |
| disk_size      | bigint           | 硬盘的总容量，单位bytes。           |
| disk_use_ratio | double precision | 硬盘空间的使用率。                 |

示例

查询文件缓存所使用的硬盘的信息：

```
SELECT * FROM pgxc_disk_cache_path_info order by 1;
 path_name | node_name | cache_size | disk_available | disk_size | disk_use_ratio
-----+-----+-----+-----+-----+-----
dn_6001_6002_0 | dn_6001_6002 | 19619 | 137401716736 | 160982630400 | .146481105479564
dn_6001_6002_1 | dn_6001_6002 | 35968 | 137401716736 | 160982630400 | .146481105479564
dn_6003_6004_0 | dn_6003_6004 | 27794 | 121600655360 | 160982630400 | .244634933235629
dn_6003_6004_1 | dn_6003_6004 | 26158 | 121600655360 | 160982630400 | .244634933235629
dn_6005_6006_0 | dn_6005_6006 | 24533 | 134394839040 | 160982630400 | .165159379579873
dn_6005_6006_1 | dn_6005_6006 | 31065 | 134394839040 | 160982630400 | .165159379579873
```

15.3.197 PGXC\_GET\_STAT\_ALL\_TABLES

PGXC\_GET\_STAT\_ALL\_TABLES视图获取各表的插入、更新、删除以及脏页率信息。

对于高脏页率的系统表，建议在确认当前没有用户操作该系统表时，再执行VACUUM FULL。

建议对脏页率超过80%的非系统表执行VACUUM FULL，用户也可根据业务场景自行选择是否执行VACUUM FULL。

说明

8.2.0.100及以上集群版本，查询脏页率推荐使用PGXC\_STAT\_TABLE\_DIRTY。

表 15-271 PGXC\_GET\_STAT\_ALL\_TABLES 字段

| 名称         | 类型      | 描述       |
|------------|---------|----------|
| relid      | oid     | 表的OID。   |
| relname    | name    | 表名。      |
| schemaname | name    | 表的模式名。   |
| n_tup_ins  | numeric | 插入的元组条数。 |

| 名称              | 类型                | 描述          |
|-----------------|-------------------|-------------|
| n_tup_upd       | numeric           | 更新的元组条数。    |
| n_tup_del       | numeric           | 删除的元组条数。    |
| n_live_tup      | numeric           | live元组的条数。  |
| n_dead_tup      | numeric           | dead元组的条数。  |
| dirty_page_rate | numeric(5,2)<br>) | 表的脏页率信息(%)。 |

应用示例

使用PGXC\_GET\_STAT\_ALL\_TABLES视图查询数据库内脏页率大于30%的表：

```
SELECT * FROM PGXC_GET_STAT_ALL_TABLES WHERE dirty_page_rate>30;
relid | relname | schemaname | n_tup_ins | n_tup_upd | n_tup_del | n_live_tup | n_dead_tup | dirty_page_rate
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
2840 | pg_toast_2619 | pg_toast | 7415 | 0 | 7415 | 0 | 291 | 88.00
9001 | pgxc_class | pg_catalog | 56331 | 3 | 56285 | 54 | 143 | 72.59
53860 | reason | dbadmin | 9 | 19 | 0 | 9 | 19 | 67.86
9025 | pg_object | pg_catalog | 112858 | 1179707 | 112619 | 246 | 429 | 63.56
9015 | pgxc_node | pg_catalog | 15 | 24 | 0 | 15 | 24 | 61.54
2606 | pg_constraint | pg_catalog | 78 | 0 | 42 | 36 | 42 | 53.85
1260 | pg_authid | pg_catalog | 6 | 6 | 0 | 6 | 6 | 50.00
(7 rows)
```

15.3.198 PGXC\_GET\_STAT\_ALL\_PARTITIONS

PGXC\_GET\_STAT\_ALL\_PARTITIONS视图获取各分区表分区的插入、更新、删除以及脏页率信息。

该视图的统计信息依赖于ANALYZE，为获取最准确的信息请先对分区表进行ANALYZE。

说明

8.2.0.100及以上集群版本，查询脏页率推荐使用PGXC\_STAT\_TABLE\_DIRTY。

表 15-272 PGXC\_GET\_STAT\_ALL\_PARTITIONS 字段

| 名称         | 类型   | 描述      |
|------------|------|---------|
| relid      | oid  | 表的OID。  |
| partid     | oid  | 分区的OID。 |
| schemaname | name | 表的模式名。  |
| relname    | name | 表名。     |
| partname   | name | 分区名。    |

| 名称              | 类型           | 描述          |
|-----------------|--------------|-------------|
| n_tup_ins       | numeric      | 插入的元组条数。    |
| n_tup_upd       | numeric      | 更新的元组条数。    |
| n_tup_del       | numeric      | 删除的元组条数。    |
| n_live_tup      | numeric      | live元组的条数。  |
| n_dead_tup      | numeric      | dead元组的条数。  |
| page_dirty_rate | numeric(5,2) | 表的脏页率信息(%)。 |

应用示例

查询数据库内脏页率大于30%的分区表：

```
SELECT * FROM PGXC_GET_STAT_ALL_PARTITIONS WHERE dirty_page_rate>30;
 relid | partid | schemaname | relname | partname | n_tup_ins | n_tup_upd | n_tup_del | n_live_tup |
 n_dead_tup | dirty_page_rate
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
58320 | 58626 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 2 | 0 | 2 | 0 | 2 |
100.00
58430 | 58706 | schema_subquery | store_hash_par_mor | p4 | 1 | 1 | 1 | 0 |
2 | 100.00
58320 | 58644 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 3 | 0 | 3 | 0 | 3 |
100.00
58430 | 58770 | schema_subquery | store_hash_par_mor | p4 | 1 | 1 | 1 | 0 |
2 | 100.00
58320 | 58643 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 2 | 0 | 2 | 0 | 2 |
100.00
58320 | 58625 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 2 | 0 | 2 | 0 | 2 |
100.00
58320 | 58579 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 2 | 0 | 2 | 0 | 2 |
100.00
58320 | 58619 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 3 | 0 | 3 | 0 | 3 |
100.00
58320 | 58627 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 4 | 0 | 4 | 0 | 4 |
100.00
58320 | 58657 | schema_subquery | store_hash_par | p1 | 3 | 0 | 3 | 0 | 3 |
100.00
(10 rows)
```

15.3.199 PGXC\_GET\_TABLE\_SKEWNESS

PGXC\_GET\_TABLE\_SKEWNESS视图展示当前库中表的数据分布倾斜情况。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

表 15-273 PGXC\_GET\_TABLE\_SKEWNESS 字段

| 名称         | 类型   | 描述       |
|------------|------|----------|
| schemaname | name | 表所在的模式名。 |
| tablename  | name | 表名。      |

| 名称         | 类型              | 描述                                                |
|------------|-----------------|---------------------------------------------------|
| totalsize  | numeric         | 表的总大小，单位Byte。                                     |
| avgsz      | numeric(1000,0) | 表大小平均值（totalsize/DN个数，该值为平均分布的理想情况下，表在各DN占用空间大小）。 |
| maxratio   | numeric(10,3)   | 单DN表大小最大值占比（表在各DN占用空间的最大值/avgsz）。                 |
| minratio   | numeric(10,3)   | 单DN表大小最小值占比（表在各DN占用空间的最小值/avgsz）。                 |
| skewsize   | bigint          | 表分布倾斜值（单DN表大小最大值 - 单DN表大小最小值）。                    |
| skewratio  | numeric(10,3)   | 表分布倾斜率（skewsize/avgsz）。                           |
| skewstddev | numeric(1000,0) | 表分布标准方差（在表大小一定的情况下，该值越大表明表的整体分布情况越倾斜）。            |

### 15.3.200 PGXC\_GET\_TABLESPACE\_OBS\_FILE

PGXC\_GET\_TABLESPACE\_OBS\_FILE视图用于获取当前集群上一个表空间内的PG\_DB\_FILE系统表上的全部文件信息。该视图仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

表 15-274 PGXC\_GET\_TABLESPACE\_OBS\_FILE 字段

| 名称              | 类型     | 描述           |
|-----------------|--------|--------------|
| node_name       | name   | 节点名称。        |
| db_oid          | oid    | 数据库OID。      |
| table_space_oid | oid    | 表空间OID。      |
| relfilenode     | oid    | 表的物理目录ID。    |
| file_id         | bigint | 文件ID。        |
| file_type       | text   | 文件类型。        |
| file_size       | bigint | 文件大小，单位Byte。 |
| file_path       | text   | 文件绝对路径。      |

### 15.3.201 PGXC\_GLOBAL\_TEMP\_ATTACHED\_PIDS

查看全局临时表在CN上占有资源的会话信息。该视图仅8.2.1.220及以上集群版本支持。



表 15-275 PG\_GLOBAL\_TEMP\_ATTACHED\_PIDS 字段

| 名称         | 类型     | 描述          |
|------------|--------|-------------|
| nodename   | name   | 节点名。        |
| schemaname | name   | 模式名。        |
| tablename  | name   | 表名。         |
| pid        | bigint | 用于表示会话的PID。 |

### 15.3.202 PGXC\_GTM\_SNAPSHOT\_STATUS

PGXC\_GTM\_SNAPSHOT\_STATUS视图用于查看当前GTM上事务信息。

表 15-276 PGXC\_GTM\_SNAPSHOT\_STATUS 字段

| 名称           | 类型      | 描述                            |
|--------------|---------|-------------------------------|
| xmin         | xid     | 仍在运行的最小事务号。                   |
| xmax         | xid     | 已完成的事务号最大的事务的下一个事务号。          |
| csn          | integer | 待提交事务的序列号。                    |
| oldestxmin   | xid     | 当前最早的活跃事务在其取快照时，所有运行事务号最小的事务。 |
| xcnt         | integer | 当前活跃的事务个数。                    |
| running_xids | text    | 当前活跃的事务号。                     |

### 15.3.203 PGXC\_INSTANCE\_TIME

PGXC\_INSTANCE\_TIME视图显示集群中各节点上进程的运行时间信息及各执行阶段所消耗时间，除新增node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和PV\_INSTANCE\_TIME视图相同。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

表 15-277 PGXC\_INSTANCE\_TIME 字段

| 名称        | 类型      | 描述        |
|-----------|---------|-----------|
| node_name | text    | 节点名称。     |
| stat_id   | integer | 类型编号。     |
| stat_name | text    | 运行时间类型名称。 |
| value     | bigint  | 运行时间值。    |

### 15.3.204 PGXC\_LOCKWAIT\_DETAIL

PGXC\_LOCKWAIT\_DETAIL视图显示集群中每个节点中锁等待链详细信息。如果节点中有多级的锁等待关系，会依次将整个锁等待链按照等待顺序显示出来。

该视图仅8.1.3.200及以上集群版本支持。

表 15-278 PGXC\_LOCKWAIT\_DETAIL 字段

| 名称                  | 类型       | 描述                                |
|---------------------|----------|-----------------------------------|
| level               | integer  | 锁等待链中的层级，以1开始，每显示一层等待关系level会加1。  |
| node_name           | name     | 节点名称，对应pgxc_node表中的node_name列。    |
| lock_wait_hierarchy | text     | 锁等待链，以节点名称：进程号->等待进程号->等待进程号->... |
| lock_type           | text     | 被锁定对象的类型。                         |
| database            | oid      | 被锁定对象所在数据库的OID。                   |
| relation            | oid      | 被锁定对象关系的OID。                      |
| page                | integer  | 关系内部的页面编号。                        |
| tuple               | smallint | 页面的行编号。                           |
| virtual_xid         | text     | 事务的虚拟ID。                          |
| transaction_id      | xid      | 事务ID。                             |
| class_id            | oid      | 包含该对象的系统表的OID。                    |
| obj_id              | oid      | 对象在其系统表内的OID。                     |
| obj_subid           | smallint | 对于表的列字段编号。                        |
| virtual_transaction | text     | 持有此锁或者在等待此锁的事务的虚拟ID。              |
| pid                 | bigint   | 持有此锁或者等待此锁的线程号。                   |
| mode                | text     | 锁级别。                              |
| granted             | boolean  | 是否持有锁。                            |
| fastpath            | boolean  | 是否通过fastpath机制获得锁。                |
| wait_for_pid        | bigint   | 锁冲突线程的线程号。                        |
| conflict_mode       | text     | 锁冲突线程持有的冲突锁级别。                    |
| query_id            | bigint   | 查询语句的id。                          |
| query               | text     | 查询语句。                             |

| 名称               | 类型                       | 描述                                    |
|------------------|--------------------------|---------------------------------------|
| application_name | text                     | 连接到该后端的应用名。                           |
| backend_start    | timestamp with time zone | 后端进程启动时间，即客户端连接服务器的时间。                |
| xact_start       | timestamp with time zone | 当前事务的启动时间。                            |
| query_start      | timestamp with time zone | 开始当前活跃查询的时间。                          |
| state            | text                     | 后端当前总体状态。                             |
| waittime         | timestamp with time zone | 开始等待锁的时间戳。<br>该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。 |
| holdtime         | timestamp with time zone | 开始获取锁的时间戳。<br>该字段仅9.1.0.200及以上集群版本支持。 |

应用实例

步骤1 连接dn节点，开启一个事务，执行查询：  
begin;select \* from t1;

步骤2 另一个窗口连接cn，对表t1执行truncate：  
truncate t1;

此时truncate会被阻塞。

步骤3 另开一个窗口连接cn，执行select \* from pgxc\_lockwait\_detail;  
SELECT \* FROM PGXC\_LOCKWAIT\_DETAIL;  
level | node\_name | lock\_wait\_hierarchy | lock\_type | database | relation | page | tuple |  
virtual\_xid | transaction\_id | class\_id | obj\_id | obj\_subid | virtual\_transaction | p  
id | mode | granted | fastpath | wait\_for\_pid | conflict\_mode | query\_id  
| query | application\_name | backend\_start |  
xact\_start | query\_start | state  
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+  
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+  
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+  
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+  
1 | datanode1 | datanode1:140378619314976 | relation | 16049 | 2147484411 | | |  
| | 673638 | | | 19/297 | | 1403786  
19314976 | AccessExclusiveLock | f | f | 140378619263840 | AccessShareLock | 73183493945504391  
| TRUNCATE t1 | coordinator1 | 2023-03-13 12:13:52.530602+08 | 2  
023-03-13 14:52:16.1456+08 | 2023-03-13 14:52:16.148693+08 | active  
2 | datanode1 | datanode1:140378619314976 -> 140378619263840 | relation | 16049 | 2147484411 |  
| | | | 23/16067 | | 1403786  
19263840 | AccessShareLock | t | f | | |  
| gsql | 2023-03-13 14:19:26.325602+08 | 2  
0 | begin;select \* from t1;

023-03-13 14:52:12.042741+08 | 2023-03-13 14:52:12.042741+08 | idle in transaction  
(2 rows)

----结束

15.3.205 PGXC\_INSTR\_UNIQUE\_SQL

PGXC\_INSTR\_UNIQUE\_SQL视图展示集群中所有CN节点的Unique SQL的完整统计信息。

需要有系统管理员权限才可以访问此视图，该视图的字段与GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL视图字段相同。具体的字段请参考表15-279。

表 15-279 GS\_INSTR\_UNIQUE\_SQL 字段

| 名称                | 类型      | 描述                          |
|-------------------|---------|-----------------------------|
| node_name         | name    | 接收SQL的CN节点名称。               |
| node_id           | integer | 节点ID，等同于pgxc_node表中node_id。 |
| user_name         | name    | 用户名称。                       |
| user_id           | oid     | 用户ID。                       |
| unique_sql_id     | bigint  | 归一化的UNIQUE SQL ID。          |
| query             | text    | 归一化的SQL文本。                  |
| n_calls           | bigint  | 成功执行次数。                     |
| min_elapse_time   | bigint  | SQL在数据库内的最小运行时间（单位：微秒）。     |
| max_elapse_time   | bigint  | SQL在数据库内的最大运行时间（单位：微秒）。     |
| total_elapse_time | bigint  | SQL在数据库内的总运行时间（单位：微秒）。      |
| n_returned_rows   | bigint  | 行活动-SELECT语句返回的结果集行数。       |
| n_tuples_fetched  | bigint  | 行活动-随机扫描行（列存表/外表不统计）。       |
| n_tuples_returned | bigint  | 行活动-顺序扫描行（列存表/外表不统计）。       |
| n_tuples_inserted | bigint  | 行活动-插入行数。                   |
| n_tuples_updated  | bigint  | 行活动-更新行数。                   |
| n_tuples_deleted  | bigint  | 行活动-删除行数。                   |
| n_blocks_fetched  | bigint  | buffer的块访问次数，即物理读/IO。       |
| n_blocks_hit      | bigint  | buffer的块命中次数，即逻辑读/Cache。    |
| n_soft_parse      | bigint  | 软解析次数（缓存计划）。                |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                  |
|---------------------|--------------------------|---------------------------------------------------------------------|
| n_hard_parse        | bigint                   | 硬解析次数（生成计划）。                                                        |
| db_time             | bigint                   | 有效的DB执行时间，包含等待时间、网络发送时间等，若查询执行涉及到多线程，DB_TIME是多个线程的DB_TIME之和（单位：微秒）。 |
| cpu_time            | bigint                   | CPU的执行时间，不包含sleep时间（单位：微秒）。                                         |
| execution_time      | bigint                   | 查询执行器内的SQL执行时间，DDL语句、以及某些不经过执行器执行的语句（例如Copy语句）不计数（单位：微秒）。           |
| parse_time          | bigint                   | SQL解析时间（单位：微秒）。                                                     |
| plan_time           | bigint                   | SQL生成计划时间（单位：微秒）。                                                   |
| rewrite_time        | bigint                   | SQL重写时间（单位：微秒）。                                                     |
| pl_execution_time   | bigint                   | plpgsql过程化语言函数上的执行时间（单位：微秒）。                                        |
| pl_compilation_time | bigint                   | plpgsql过程化语言函数上的编译时间（单位：微秒）。                                        |
| net_send_time       | bigint                   | 网络时间，包含CN向客户端发送数据、DN向CN发送数据等时间（单位：微秒）。                              |
| data_io_time        | bigint                   | IO时间，文件IO耗时（单位：微秒）。                                                 |
| first_time          | timestamp with time zone | 该SQL第一次执行的时间。                                                       |
| last_time           | timestamp with time zone | 该SQL上一次执行的时间。                                                       |

### 15.3.206 PGXC\_LOCK\_CONFLICTS

PGXC\_LOCK\_CONFLICTS视图提供集群中有冲突的锁的信息。

当某一个锁正在等待另一个锁，或正在被另一个锁等待，即该锁是有冲突的。

目前，PGXC\_LOCK\_CONFLICTS视图只收集locktype为relation、partition、page、tuple和transactionid的锁的信息。

表 15-280 PGXC\_LOCK\_CONFLICTS 字段

| 名称            | 类型                       | 描述                                                                                          |
|---------------|--------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------|
| locktype      | text                     | 被锁定对象的类型。                                                                                   |
| nodename      | name                     | 被锁定对象的节点的名称。                                                                                |
| dbname        | name                     | 被锁定对象的数据库的名称。如果被锁定对象是事务，则为NULL。                                                             |
| nspname       | name                     | 被锁定对象的命名空间的名称。                                                                              |
| relname       | name                     | 被锁定对象对应的关系的名称。如果被锁定对象既不是关系，也不是关系的一部分，则为NULL。                                                |
| partname      | name                     | 被锁定对象对应的分区的名称。如果被锁定对象不是分区，则为NULL。                                                           |
| page          | integer                  | 被锁定对象对应的页面的编号。如果被锁定对象既不是页面，也不是元组，则为NULL。                                                    |
| tuple         | smallint                 | 被锁定对象对应的元组的编号。如果被锁定对象不是元组，则为NULL。                                                           |
| transactionid | xid                      | 被锁定对象对应的事务的ID。如果被锁定对象不是事务，则为NULL。                                                           |
| username      | name                     | 申请锁的用户的名称。                                                                                  |
| gxid          | xid                      | 申请锁的事务的ID。                                                                                  |
| xactstart     | timestamp with time zone | 申请锁的事务的开始时间。                                                                                |
| queryid       | bigint                   | 申请锁的线程的最新查询ID。                                                                              |
| query         | text                     | 申请锁的线程的最新查询语句。                                                                              |
| pid           | bigint                   | 申请锁的线程的ID。                                                                                  |
| mode          | text                     | 锁的级别。                                                                                       |
| granted       | boolean                  | <ul style="list-style-type: none"><li>如果锁已被持有，则为TRUE。</li><li>如果锁还在等待其它锁，则为FALSE。</li></ul> |

### 15.3.207 PGXC\_LWLOCKS

PGXC\_LWLOCK视图提供当前集群中所有实例正在持有的或等待的轻量级锁信息。该视图仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

表 15-281 PGXC\_LWLOCKS 字段

| 名称           | 类型      | 描述                   |
|--------------|---------|----------------------|
| nodename     | name    | 被锁定对象的节点的名称。         |
| pid          | bigint  | 后端线程ID。              |
| query_id     | bigint  | 查询语句的ID。             |
| lwtid        | integer | 后端线程的轻量级线程号。         |
| reqlockid    | integer | 当前线程正在请求的轻量级锁ID。     |
| reqlock      | text    | reqlockid对应的轻量级锁名称。  |
| heldlocknums | integer | 当前线程已经获得的轻量级锁的数量。    |
| heldlockid   | integer | 当前线程已经获得的轻量级锁ID。     |
| heldlock     | text    | heldlockid对应的轻量级锁名称。 |
| heldlockmode | text    | heldlockid对应的轻量级锁模式。 |

示例

使用PGXC\_LWLOCKS视图查询当前集群中所有实例正在持有的或等待的轻量级锁信息：

```
SELECT * FROM pgxc_lwlocks;
nodename | pid | query_id | lwtid | reqlockid | reqlock | heldlocknums | heldlockid |
heldlock | heldlockmode
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
datanode1 | 139810224193360 | 78250043525924188 | 54844 | | | 1 | 76390 |
BUFFER_POOL_LWLOCK | Shared
datanode1 | 139810224198200 | 78250043525924886 | 54922 | | | 1 | 957438 |
PGPROC_LWLOCK | Exclusive
datanode2 | 140262654050288 | 0 | 54832 | | | 1 | 7 |
WALWriteLock | Exclusive
datanode2 | 140262654052488 | 78250043525923195 | 54847 | | | 1 | 15862 |
BUFFER_POOL_LWLOCK | Shared
(4 rows)
```

15.3.208 PGXC\_MEMORY\_DEBUG\_INFO

PGXC\_MEMORY\_DEBUG\_INFO视图显示当前集群每个节点在执行作业时的内存报错信息，便于定位内存报错问题，当执行语句报错提示“memory is temporarily unavailable”时，通过该视图可查询到所有节点的内存报错信息，该报错信息跟日志中显示的内存报错信息相同。该视图8.3.0及以上集群版本支持。

须知

该视图仅显示最近一次报错的集群信息，重复报错信息会进行覆盖，同一个query多次申请内存报错，信息不会进行更新。

表 15-282 PGXC\_MEMORY\_DEBUG\_INFO 字段

| 名称              | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
|-----------------|--------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| node_name       | text   | 实例名称，包含CN和DN。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| query_id        | bigint | 正在申请内存的查询ID。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       |
| memory_info     | text   | 当前实例的内存使用情况，主要包含： <ul style="list-style-type: none"><li>• process_used_memory: DWS进程所使用的内存大小。</li><li>• max_dynamic_memory: 最大动态内存。</li><li>• dynamic_used_memory: 已使用的动态内存。</li><li>• dynamic_peak_memory: 内存的动态峰值。</li><li>• dynamic_used_shrctx: 最大动态共享内存上下文。</li><li>• dynamic_peak_shrctx: 共享内存上下文的动态峰值。</li><li>• shared_used_memory: 已使用的共享内存。</li><li>• cstore_used_memory: 列存已使用的内存大小。</li><li>• comm_used_memory: 通信库已使用的内存大小。</li><li>• comm_peak_memory: 通信库的内存峰值。</li><li>• other_used_memory: 其他已使用的内存大小。</li><li>• topsql_used_memory: topsql已使用内存大小</li><li>• large_storage_memory: 列存压缩和解压缩使用的内存大小。</li><li>• os_totalmem: 操作系统总内存大小。</li><li>• os_freemem: 操作系统剩余内存大小。</li></ul> |
| summary         | text   | 包含实例上作业消耗的总估算内存和消耗的总实际内存大小。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| abnormal_query  | text   | 使用内存异常的线程ID和queryid，包含两种情况： <ol style="list-style-type: none"><li>1. 当前使用内存最大的会话。</li><li>2. 估算内存和实际使用内存差别最大的会话。</li></ol>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| abnormal_memory | text   | 使用内存异常的内存块，包含共享内存ctx使用最大的和通用内存ctx使用最大的                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
| top_thread      | text   | 使用内存最多的三个线程信息：<br>context name: 表示正在使用内存的内存块。<br>contextlevel: 表示ctx的等级。<br>sessType: 表示ctx顶层节点的类型。<br>totalsize[274,13,260]MB，表示当前内存ctx的总内存，已释放内存和使用内存大小，单位为MB。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |



| 名称          | 类型                       | 描述            |
|-------------|--------------------------|---------------|
| create_time | timestamp with time zone | 出现内存不足报错的时间点。 |

### 15.3.209 PGXC\_NODE\_ENV

PGXC\_NODE\_ENV视图提供获取集群中所有节点的环境变量信息。

表 15-283 PGXC\_NODE\_ENV 字段

| 名称            | 类型      | 描述            |
|---------------|---------|---------------|
| node_name     | text    | 集群中所有节点的名称。   |
| host          | text    | 集群中所有节点的主机名称。 |
| process       | integer | 集群中所有节点的进程号。  |
| port          | integer | 集群中所有节点的端口号。  |
| installpath   | text    | 集群中所有节点的安装目录。 |
| datapath      | text    | 集群中所有节点的数据目录。 |
| log_directory | text    | 集群中所有节点的日志目录。 |

### 15.3.210 PGXC\_NODE\_STAT\_RESET\_TIME

PGXC\_NODE\_STAT\_RESET\_TIME视图显示集群中各节点的统计信息重置时间，除新增 node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和[GS\\_NODE\\_STAT\\_RESET\\_TIME](#)视图相同。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-284 PGXC\_NODE\_STAT\_RESET\_TIME 字段

| 名称         | 类型        | 描述            |
|------------|-----------|---------------|
| node_name  | text      | 节点名称。         |
| reset_time | timestamp | 各节点的统计信息重置时间。 |

### 15.3.211 PGXC\_OBS\_IO\_SCHEDULER\_STATS

PGXC\_OBS\_IO\_SCHEDULER\_STATS视图显示OBS IO Scheduler读/写请求相关的近期实时统计信息。该系统视图仅9.1.0及以上版本支持。

表 15-285 PGXC\_OBS\_IO\_SCHEDULER\_STATS 字段

| 名称                  | 类型   | 描述                                                                                                     |
|---------------------|------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| node_name           | text | 节点名称。                                                                                                  |
| io_type             | char | IO类型： <ul style="list-style-type: none"><li>• 'r'表示读。</li><li>• 'w'表示写。</li><li>• 's'表示文件操作。</li></ul> |
| current_bps         | int8 | 当前带宽速率(KB/s)。                                                                                          |
| best_bps            | int8 | 近期达到过的最佳带宽速率(KB/s)。                                                                                    |
| waiting_request_num | int  | 当前排队的请求数。                                                                                              |
| mean_request_size   | int8 | 近期已处理请求的平均长度(KB)。                                                                                      |
| total_token_num     | int  | 总的IO令牌数。                                                                                               |
| available_token_num | int  | 可用IO令牌数。                                                                                               |
| total_worker_num    | int  | 总的工作线程数。                                                                                               |
| idle_worker_num     | int  | 空闲的工作线程数。                                                                                              |

示例

步骤1 查询OBS IO Scheduler在每个节点读请求相关的统计信息。

```
SELECT * FROM pgxc_obs_io_scheduler_stats WHERE io_type = 'r' ORDER BY node_name;
```

|              |         |             |          |                     |                   |                 |                     |                  |                 |
|--------------|---------|-------------|----------|---------------------|-------------------|-----------------|---------------------|------------------|-----------------|
| node_name    | io_type | current_bps | best_bps | waiting_request_num | mean_request_size | total_token_num | available_token_num | total_worker_num | idle_worker_num |
| dn_6001_6002 | r       | 26990       | 26990    | 0                   | 215               | 18              | 16                  |                  |                 |
| dn_6003_6004 | r       | 21475       | 21475    | 10                  | 190               | 30              | 30                  |                  |                 |
| dn_6005_6006 | r       | 12384       | 12384    | 36                  | 133               | 30              | 27                  |                  |                 |

查询结果显示，这是当前IO Scheduler在进行读取IO操作时的某个时刻统计信息的快照（snapshot），此时带宽处于上升阶段，current\_bps与best\_bps相等。以dn\_6003\_6004为例，可以观察到该DN当前队列中存在排队的请求，total\_token\_num与available\_token\_num相等，说明查询视图的时刻IO Scheduler还未开始处理这些请求。

步骤2 等待一段时间后，再次发起查询。

```
SELECT * FROM pgxc_obs_io_scheduler_stats WHERE io_type = 'r' ORDER BY node_name;
```

|           |         |             |          |                     |                   |                 |                     |                  |                 |
|-----------|---------|-------------|----------|---------------------|-------------------|-----------------|---------------------|------------------|-----------------|
| node_name | io_type | current_bps | best_bps | waiting_request_num | mean_request_size | total_token_num | available_token_num | total_worker_num | idle_worker_num |
|-----------|---------|-------------|----------|---------------------|-------------------|-----------------|---------------------|------------------|-----------------|

|                  |               |   |     |    |    |
|------------------|---------------|---|-----|----|----|
| dn_6001_6002   r | 13228   26990 | 0 | 609 | 18 | 18 |
| 12               | 12            |   |     |    |    |
| dn_6003_6004   r | 15717   21475 | 0 | 622 | 30 | 30 |
| 20               | 20            |   |     |    |    |
| dn_6005_6006   r | 18041   21767 | 0 | 609 | 30 | 30 |
| 20               | 20            |   |     |    |    |

此时队列中已经没有了排队的请求，且available\_token\_num等于total\_token\_num，说明IO Scheduler已经处理完所有请求，且没有新的请求需要被处理；但观察到current\_bps不为零，是因为统计bps的周期为3秒，此时显示的是3秒前的结果。

**步骤3** 短暂间隔后再次查询结果如下，current\_bps会更新为0。

SELECT \* FROM pgxc\_obs\_io\_scheduler\_stats WHERE io\_type = 'r' ORDER BY node\_name;

|                                                                                        |                                                                            |   |     |    |    |  |  |  |  |
|----------------------------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------|---|-----|----|----|--|--|--|--|
| node_name   io_type   current_bps   best_bps   waiting_request_num   mean_request_size | total_token_num   available_token_num   total_worker_num   idle_worker_num |   |     |    |    |  |  |  |  |
| -----+-----+-----+-----+-----+-----                                                    |                                                                            |   |     |    |    |  |  |  |  |
| dn_6001_6002   r                                                                       | 0   26990                                                                  | 0 | 609 | 18 | 18 |  |  |  |  |
| 12                                                                                     | 12                                                                         |   |     |    |    |  |  |  |  |
| dn_6003_6004   r                                                                       | 0   21475                                                                  | 0 | 622 | 30 | 30 |  |  |  |  |
| 20                                                                                     | 20                                                                         |   |     |    |    |  |  |  |  |
| dn_6005_6006   r                                                                       | 0   21767                                                                  | 0 | 609 | 30 | 30 |  |  |  |  |
| 20                                                                                     | 20                                                                         |   |     |    |    |  |  |  |  |

----结束

15.3.212 PGXC\_OBS\_IO\_SCHEDULER\_PERIODIC\_STATS

PGXC\_OBS\_IO\_SCHEDULER\_PERIODIC\_STATS视图统计了OBS IO Scheduler不同请求类型（包括读/写/文件操作）下的请求数量、流控信息等内容。该系统视图仅9.1.0及以上版本支持。

其中第一次查询结果显示的是自集群启动以来到查询时刻之间的统计内容，详细字段见下表。

表 15-286 PGXC\_OBS\_IO\_SCHEDULER\_PERIODIC\_STATS 字段

| 名称                       | 类型   | 描述                                                                                               |
|--------------------------|------|--------------------------------------------------------------------------------------------------|
| node_name                | name | CN或DN实例的名称，例如，dn_6001_6002。                                                                      |
| io_type                  | char | IO类型，包括： <ul style="list-style-type: none"><li>• R（读）</li><li>• W（写）</li><li>• S（文件操作）</li></ul> |
| recent_throttled_req_num | int  | 两次查询视图之间的限流次数。                                                                                   |
| total_throttled_req_num  | int  | 总的限流次数。                                                                                          |
| last_throttled_dur(s)    | int8 | 距离上次发生限流的时间间隔。                                                                                   |
| waiting_req_num          | int  | 当前有多少排队的请求数。                                                                                     |

| 名称                   | 类型           | 描述                               |
|----------------------|--------------|----------------------------------|
| mean_tps             | numeric(7,2) | 两次查询视图之间的平均tps，tps为每秒处理的请求数。     |
| mean_req_size(KB)    | int8         | 两次查询视图之间的请求的平均长度，单位KB。           |
| mean_req_latency(ms) | int8         | 两次查询视图之间的请求的平均时延，单位ms。           |
| max_req_latency(ms)  | int8         | 两次查询视图之前的请求的最大时延，单位ms。           |
| mean_bps(KB/s)       | int8         | 两次查询视图之间的平均读取请求or写入请求的速度，单位KB/s。 |
| duration(s)          | int          | 两次查询视图之间的时间间隔，单位s。               |

示例

使用语句SELECT \* FROM pgxc\_obs\_io\_scheduler\_periodic\_stats查询视图内容，结果示例：

SELECT \* FROM pgxc\_obs\_io\_scheduler\_periodic\_stats;

| node_name    | io_type | recent_throttled_req_num | total_throttled_req_num | last_throttled_dur(s) | waiting_req_num | mean_tps | mean_req_size(KB) | mean_req_latency(ms) | max_req_latency(ms) | mean_bps(KB/s) | duration(s) |
|--------------|---------|--------------------------|-------------------------|-----------------------|-----------------|----------|-------------------|----------------------|---------------------|----------------|-------------|
| dn_6001_6002 | S       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 155      | 0                 | 0                    | 0.00                |                |             |
| dn_6001_6002 | R       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 155      | 0                 | 0                    | 0.00                |                |             |
| dn_6001_6002 | W       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 155      | 0                 | 0                    | 0.00                |                |             |
| cn_5001      | S       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 155      | 0                 | 0                    | .03                 |                |             |
| cn_5001      | R       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 155      | 0                 | 0                    | 0.00                |                |             |
| cn_5001      | W       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 155      | 0                 | 0                    | .01                 |                |             |

(6 rows)

如果需要显示“mean\_tps”数值中小数点前的0，需要在behavior\_compat\_options参数中设置display\_leading\_zero（浮点数显示配置项）。

再执行查询视图语句“select \* from pgxc\_obs\_io\_scheduler\_periodic\_stats;” 显示结果如下：

SELECT \* FROM pgxc\_obs\_io\_scheduler\_periodic\_stats;

| node_name    | io_type | recent_throttled_req_num | total_throttled_req_num | last_throttled_dur(s) | waiting_req_num | mean_tps | mean_req_size(KB) | mean_req_latency(ms) | max_req_latency(ms) | mean_bps(KB/s) | duration(s) |
|--------------|---------|--------------------------|-------------------------|-----------------------|-----------------|----------|-------------------|----------------------|---------------------|----------------|-------------|
| dn_6001_6002 | S       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 177      | 0                 | 0                    | 0.36                |                |             |
| dn_6001_6002 | R       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 177      | 0                 | 0                    | 0.00                |                |             |
| dn_6001_6002 | W       | 0                        | 0                       | 0                     | 0               | 177      | 0                 | 0                    | 0.00                |                |             |

|         |   |   |   |   |     |     |   |   |      |
|---------|---|---|---|---|-----|-----|---|---|------|
|         | 0 |   | 0 | 0 | 0   | 177 |   |   |      |
| cn_5001 | S |   | 0 | 0 | 0   | 0   | 0 | 0 | 0.00 |
| 0       | 0 | 0 | 0 | 0 | 177 | 0   | 0 | 0 | 0.00 |
| cn_5001 | R |   | 0 | 0 | 0   | 0   | 0 | 0 | 0.00 |
| 0       | 0 | 0 | 0 | 0 | 177 | 0   | 0 | 0 | 0.00 |
| cn_5001 | W |   | 0 | 0 | 0   | 0   | 0 | 0 | 0.00 |
| 0       | 0 | 0 | 0 | 0 | 177 |     |   |   |      |

### 15.3.213 PGXC\_OS\_RUN\_INFO

PGXC\_OS\_RUN\_INFO视图显示集群中各节点上操作系统运行的状态信息，除新增 node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和PV\_OS\_RUN\_INFO视图相同。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

表 15-287 PGXC\_OS\_RUN\_INFO 字段

| 名称         | 类型      | 描述                |
|------------|---------|-------------------|
| node_name  | text    | 节点名称。             |
| id         | integer | 编号。               |
| name       | text    | 操作系统运行状态名称。       |
| value      | numeric | 操作系统运行状态值。        |
| comments   | text    | 操作系统运行状态注释。       |
| cumulative | boolean | 操作系统运行状态的值是否为累加值。 |

### 15.3.214 PGXC\_OS\_THREADS

PGXC\_OS\_THREADS视图提供当前集群中所有正常节点下的线程状态信息。

表 15-288 PGXC\_OS\_THREADS 字段

| 名称            | 类型                       | 描述                      |
|---------------|--------------------------|-------------------------|
| node_name     | text                     | 当前集群中所有正常节点的名称。         |
| pid           | bigint                   | 当前集群中所有正常节点进程中正在运行的线程号。 |
| lwpid         | integer                  | 与pid对应的轻量级线程号。          |
| thread_name   | text                     | 与pid对应的线程名称。            |
| creation_time | timestamp with time zone | 与pid对应的线程创建的时间。         |

### 15.3.215 PGXC\_POOLER\_STATUS

PGXC\_POOLER\_STATUS视图显示当前集群中各CN节点的pooler中缓存连接状态。该视图只能在CN上执行查询，显示所有CN的pooler模块的连接缓存信息。PGXC\_POOLER\_STATUS视图仅8.3.0及以上集群版本支持。

表 15-289 PGXC\_POOLER\_STATUS 字段

| 名称             | 类型      | 描述                                                                                                                   |
|----------------|---------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| coorname       | text    | CN节点名称。                                                                                                              |
| database       | text    | 数据库名称。                                                                                                               |
| user_name      | text    | 用户名。                                                                                                                 |
| tid            | bigint  | 连接CN的线程ID。                                                                                                           |
| node_oid       | bigint  | 连接的实例节点OID。                                                                                                          |
| node_name      | name    | 连接的实例节点名称。                                                                                                           |
| in_use         | boolean | 连接是否正被使用。 <ul style="list-style-type: none"><li>• t ( true ) : 表示连接正在使用。</li><li>• f ( false ) : 表示连接没有使用。</li></ul> |
| fdsock         | bigint  | 对端socket。                                                                                                            |
| remote_pid     | bigint  | 对端线程号。                                                                                                               |
| session_params | text    | 由此连接下发的GUC会话参数。                                                                                                      |

### 15.3.216 PGXC\_PREPARED\_XACTS

PGXC\_PREPARED\_XACTS视图显示当前处于prepared阶段的两阶段事务。

表 15-290 PGXC\_PREPARED\_XACTS 字段

| 名字                 | 类型   | 描述                      |
|--------------------|------|-------------------------|
| pgxc_prepared_xact | text | 查看当前处于prepared阶段的两阶段事务。 |

### 15.3.217 PGXC\_QUERY\_INFO

PGXC\_QUERY\_INFO视图显示TopSQL经典字段信息。该视图仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

表 15-291 PGXC\_QUERY\_INFO 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                                      |
|------------------|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| dbname           | text                     | 连接后端的数据库名称。                                                                             |
| nodename         | text                     | 语句执行的CN名称。                                                                              |
| username         | text                     | 连接到后端的用户名。                                                                              |
| application_name | text                     | 连接到后端的应用名。                                                                              |
| client_addr      | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。                  |
| query_band       | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                                                |
| block_time       | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，包含语句解析和优化时间，单位ms。                                                            |
| start_time       | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                                              |
| finish_time      | timestamp with time zone | 语句执行的结束时间。                                                                              |
| duration         | bigint                   | 语句实际执行的时间，单位ms。                                                                         |
| status           | text                     | 语句执行结束状态：正常为finished，异常为aborted。该处记录的语句状态应为数据库服务端执行状态，当服务器端执行成功，结果集返回时报错，该语句应为finished。 |
| abort_info       | text                     | 语句执行结束状态为aborted时显示异常信息。                                                                |
| resource_pool    | text                     | 用户使用的资源池。                                                                               |
| estimate_memory  | integer                  | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。                         |
| min_peak_memory  | integer                  | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                                   |
| max_peak_memory  | integer                  | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                                   |
| spill_info       | text                     | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。              |

| 名称             | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                      |
|----------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| min_spill_size | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                          |
| max_spill_size | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。                                                                                                                                                                                          |
| min_dn_time    | bigint  | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                   |
| max_dn_time    | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                   |
| total_cpu_time | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                   |
| warning        | text    | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警：<br>1. Spill file size large than 256MB<br>2. Broadcast size large than 100MB<br>3. Early spill<br>4. Spill times is greater than 3<br>5. Spill on memory adaptive<br>6. Hash table conflict |
| queryid        | bigint  | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                      |
| query          | text    | 执行的语句，最多可保留64KB长度的字符串。                                                                                                                                                                                                  |
| query_plan     | text    | 语句的执行计划。<br>规格限制：<br>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。<br>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。                                             |
| node_group     | text    | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                          |
| pid            | bigint  | 语句的后端线程的PID。                                                                                                                                                                                                            |
| lane           | text    | 语句执行时所在的快慢车道。                                                                                                                                                                                                           |
| unique_sql_id  | bigint  | 归一化的Unique SQL ID。                                                                                                                                                                                                      |
| stmt_type      | text    | 语句对应的查询类型。                                                                                                                                                                                                              |
| except_info    | text    | 语句触发的异常规则信息。                                                                                                                                                                                                            |
| sql_hash       | text    | 归一化的sql hash。                                                                                                                                                                                                           |



| 名称            | 类型     | 描述                                                           |
|---------------|--------|--------------------------------------------------------------|
| parse_time    | bigint | 语句排队前的解析总时间（包含词法语法解析，优化重写和计划生成时间），单位ms。该字段仅8.3.0.100及以上版本支持。 |
| gxid          | xid    | 语句事务ID号                                                      |
| inserted_rows | bigint | 语句插入的行数。                                                     |
| deleted_rows  | bigint | 语句删除的行数。                                                     |
| updated_rows  | bigint | 语句更新的行数。                                                     |
| returned_rows | bigint | 语句查询的行数。                                                     |

### 15.3.218 PGXC\_REDO\_STAT

视图PGXC\_REDO\_STAT显示集群中各节点上XLOG重做过程中的统计信息，除新增node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和**PV\_REDO\_STAT**视图相同。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

表 15-292 PGXC\_REDO\_STAT 字段

| 名称        | 类型     | 描述        |
|-----------|--------|-----------|
| node_name | text   | 节点名称。     |
| phywrts   | bigint | 物理写次数。    |
| phyblkwrt | bigint | 物理写块数。    |
| writetim  | bigint | 物理写消耗时间。  |
| avgiotim  | bigint | 平均每次写入时间。 |
| lstiotim  | bigint | 上一次写入时间。  |
| miniotim  | bigint | 最小写入时间。   |
| maxiowtm  | bigint | 最大写入时间。   |

### 15.3.219 PGXC\_REL\_IOSTAT

PGXC\_REL\_IOSTAT视图显示集群中各节点上磁盘读写的统计信息。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-293 PGXC\_REL\_IOSTAT 字段

| 名称        | 类型   | 描述    |
|-----------|------|-------|
| node_name | text | 节点名称。 |

| 名称        | 类型     | 描述     |
|-----------|--------|--------|
| phyrds    | bigint | 读磁盘次数。 |
| phywrts   | bigint | 写磁盘次数。 |
| phyblkrd  | bigint | 读磁盘页数。 |
| phyblkwrt | bigint | 写磁盘页数。 |

### 15.3.220 PGXC\_REPLICATION\_SLOTS

PGXC\_REPLICATION\_SLOTS视图显示集群中DN上的复制信息，除增加表示节点名称的node\_name字段外，其余字段内容和PG\_REPLICATION\_SLOTS视图相同。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-294 PGXC\_REPLICATION\_SLOTS 字段

| 名称            | 类型      | 描述                |
|---------------|---------|-------------------|
| node_name     | text    | 节点名称。             |
| slot_name     | text    | 复制节点的名称。          |
| plugin        | name    | 逻辑复制槽对应的输出插件名。    |
| slot_type     | text    | 复制节点的类型。          |
| datoid        | oid     | 复制节点的数据库OID。      |
| database      | name    | 复制节点的数据库名称。       |
| active        | boolean | 复制节点是否为激活状态。      |
| xmin          | xid     | 复制节点事务标识。         |
| catalog_xmin  | text    | 逻辑复制槽对应的最早解码事务标识。 |
| restart_lsn   | text    | 复制节点的Xlog文件信息。    |
| dummy_standby | boolean | 复制节点是否为假备。        |

### 15.3.221 PGXC\_RESPOOL\_RUNTIME\_INFO

PGXC\_RESPOOL\_RUNTIME\_INFO视图显示所有CN上所有资源池作业运行信息。

表 15-295 PGXC\_RESPOOL\_RUNTIME\_INFO 字段

| 名称       | 类型   | 描述    |
|----------|------|-------|
| nodename | name | CN名称。 |

| 名称        | 类型   | 描述                                |
|-----------|------|-----------------------------------|
| nodegroup | name | 资源池所属逻辑集群名称，默认集群显示“installation”。 |
| rpname    | name | 资源池名称。                            |
| ref_count | int  | 资源池引用作业数，作业经过资源池不管是否管控都会计数。       |
| fast_run  | int  | 资源池快车道运行作业数。                      |
| fast_wait | int  | 资源池快车道排队作业数。                      |
| slow_run  | int  | 资源池慢车道运行作业数。                      |
| slow_wait | int  | 资源池慢车道排队作业数。                      |

### 15.3.222 PGXC\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO

PGXC\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO视图显示所有实例上资源池实时监控信息。

#### 说明

- DN上仅显示当前DN所属逻辑集群的资源池监控信息。
- 从8.2.0集群版本开始，新增了内存负反馈机制功能，CCN节点会根据DN节点的实际内存使用情况辅助反向调节语句的估算内存统计值，缓解语句估算内存高估场景，当CCN节点触发通过负反馈机制来减少估算内存统计值来增发作业时，由于CCN节点更新了语句缩减后的估算内存统计值，而CN节点还保留了原先的估算内存统计值，会导致资源池监控视图中的估算内存超过资源池的上限。
- 语句的算子分为重内存算子和非重内存算子，对于语句的内存管控是重内存算子，非重内存算子的内存开销较小；由于非重内存算子的内存开销、线程初始化的开销、表达式的开销等这些内存不做管控，会导致资源池的used\_mem会在一定程度上超过mem\_limit值。

表 15-296 PGXC\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO 字段

| 名称         | 类型   | 描述                                 |
|------------|------|------------------------------------|
| nodename   | name | 实例名称，包含CN和DN。                      |
| nodegroup  | name | 资源池所属逻辑集群名称，默认集群显示“installation”。  |
| rpname     | name | 资源池名称。                             |
| cgroup     | name | 资源池关联控制组名称。                        |
| ref_count  | int  | 资源池引用作业数，作业经过资源池不管是否管控都会计数，仅CN上有效。 |
| fast_run   | int  | 资源池快车道运行作业数，只在CN上有效。               |
| fast_wait  | int  | 资源池快车道排队作业数，只在CN上有效。               |
| fast_limit | int  | 资源池快车道作业并发限制，只在CN上有效。              |

| 名称           | 类型     | 描述                                                                                                                                                                    |
|--------------|--------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| slow_run     | int    | 资源池慢车道运行作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                  |
| slow_wait    | int    | 资源池慢车道排队作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                  |
| slow_limit   | int    | 资源池慢车道作业并发限制，只在CN上有效。                                                                                                                                                 |
| used_cpu     | double | 资源池5s监控周期内使用CPU个数平均值，保留小数点后2位。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池使用的CPU个数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池使用CPU的累积和。</li></ul>                             |
| cpu_limit    | int    | 资源池可用CPU的上限，CPU配额管控情况下为DWS可用CPU，CPU限额管控情况下为关联控制组CPU可用CPU。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池可用CPU上限。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池可用CPU上限的累积和。</li></ul> |
| used_mem     | int    | 资源池当前使用的内存大小，单位MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池使用的内存大小。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池使用内存的累积和。</li></ul>                                           |
| estimate_mem | int    | 当前CN上，资源池运行作业的估算内存之和，只在CN上有效。                                                                                                                                         |
| mem_limit    | int    | 资源池可用内存上限，单位MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池可用内存上限。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池可用内存上限的累积和。</li></ul>                                             |
| read_kbytes  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读字节数，单位KB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑读字节数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑读字节的累积和。</li></ul>                                       |
| write_kbytes | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写字节数，单位KB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑写字节数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑写字节的累积和。</li></ul>                                       |
| read_counts  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读次数。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑读次数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑读次数的累积和。</li></ul>                                              |

| 名称           | 类型     | 描述                                                                                                                                |
|--------------|--------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| write_counts | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写次数。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑写次数。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑写次数的累积和。</li></ul>              |
| read_speed   | double | 资源池5s监控周期内逻辑读速率的平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑读速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑读速率的累积和。</li></ul>   |
| write_speed  | double | 资源池5s监控周期内逻辑写速率平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑写速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑写速率的累积和。</li></ul>    |
| send_speed   | double | 资源池5s监控周期内网络发送速率平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池网络发送速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池网络发送速率的累积和。</li></ul> |
| recv_speed   | double | 资源池5s监控周期内网络发送速率平均值，单位KB/s。 <ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池网络发送速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池网络发送速率的累积和。</li></ul> |

### 15.3.223 PGXC\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY

PGXC\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY用于查询所有实例上资源池监控历史信息。

表 15-297 PGXC\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY 字段

| 名称        | 类型        | 描述                                |
|-----------|-----------|-----------------------------------|
| nodename  | name      | 实例名称，包含CN和DN。                     |
| timestamp | timestamp | 资源池监控信息持久化时间。                     |
| nodegroup | name      | 资源池所属逻辑集群名称，默认集群显示“installation”。 |
| rpname    | name      | 资源池名称。                            |
| cgroup    | name      | 资源池关联控制组名称。                       |

| 名称           | 类型     | 描述                                                                                                                                                                        |
|--------------|--------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| ref_count    | int    | 资源池引用作业数，作业经过资源池不管是否管控都会计数，仅CN上有效。                                                                                                                                        |
| fast_run     | int    | 资源池快车道运行作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| fast_wait    | int    | 资源池快车道排队作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| fast_limit   | int    | 资源池快车道作业并发限制，只在CN上有效。                                                                                                                                                     |
| slow_run     | int    | 资源池慢车道运行作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| slow_wait    | int    | 资源池慢车道排队作业数，只在CN上有效。                                                                                                                                                      |
| slow_limit   | int    | 资源池慢车道作业并发限制，只在CN上有效。                                                                                                                                                     |
| used_cpu     | double | 资源池5s监控周期内使用CPU个数平均值，保留小数点后2位。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池使用的CPU个数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池使用CPU的累积和。</li></ul>                                 |
| cpu_limit    | int    | 资源池可用CPU的上限，CPU配额管控情况下为GaussDB可用CPU，CPU限额管控情况下为关联控制组CPU可用CPU。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池可用CPU上限。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池可用CPU上限的累积和。</li></ul> |
| used_mem     | int    | 资源池使用的内存大小，单位MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池使用的内存大小。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池使用内存的累积和。</li></ul>                                                 |
| estimate_mem | int    | 当前CN上，资源池运行作业的估算内存之和，只在CN上有效。                                                                                                                                             |
| mem_limit    | int    | 资源池可用内存上限，单位MB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池可用内存上限。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池可用内存上限的累积和。</li></ul>                                                 |
| read_kbytes  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读字节数，单位KB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑读字节数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑读字节的累积和。</li></ul>                                           |
| write_kbytes | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写字节数，单位KB。 <ul style="list-style-type: none"><li>• DN：显示当前DN上资源池逻辑写字节数。</li><li>• CN：显示所有DN上资源池逻辑写字节数的累积和。</li></ul>                                          |

| 名称           | 类型     | 描述                                                                                                                                   |
|--------------|--------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| read_counts  | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑读次数<br><ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑读次数。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑读次数的累积和。</li></ul>               |
| write_counts | bigint | 资源池5s监控周期内逻辑写次数。<br><ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑写次数。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑写次数的累积和。</li></ul>              |
| read_speed   | double | 资源池5s监控周期内逻辑读速率的平均值，单位KB/s。<br><ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑读速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑读速率的累积和。</li></ul>   |
| write_speed  | double | 资源池5s监控周期内逻辑写速率平均值，单位KB/s。<br><ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池逻辑写速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池逻辑写速率的累积和。</li></ul>    |
| send_speed   | double | 资源池5s监控周期内网络发送速率平均值，单位KB/s。<br><ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池网络发送速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池网络发送速率的累积和。</li></ul> |
| recv_speed   | double | 资源池5s监控周期内网络接收速率平均值，单位KB/s。<br><ul style="list-style-type: none"><li>DN：显示当前DN上资源池网络接收速率。</li><li>CN：显示所有DN上资源池网络接收速率的累积和。</li></ul> |

### 15.3.224 PGXC\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT

PGXC\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT视图提供集群所有CN和DN节点上当前数据库所有行存表的IO统计数据。除在每一行前面增加name类型的nodename字段外，其余字段的名称、类型和顺序与GS\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT视图相同，具体的字段请参考[表15-298](#)。

表 15-298 GS\_ROW\_TABLE\_IO\_STAT 字段

| 名称         | 类型     | 描述                |
|------------|--------|-------------------|
| schemaname | name   | 表的命名空间。           |
| relname    | name   | 表的名称。             |
| heap_read  | bigint | 堆逻辑读块数。           |
| heap_hit   | bigint | 堆命中块数。            |
| idx_read   | bigint | 索引逻辑读块数。          |
| idx_hit    | bigint | 索引命中块数。           |
| toast_read | bigint | TOAST表逻辑读块数。      |
| toast_hit  | bigint | TOAST表命中块数。       |
| tidx_read  | bigint | TOAST表Index逻辑读个数。 |
| tidx_hit   | bigint | TOAST表Index命中个数。  |

### 15.3.225 PGXC\_RUNNING\_XACTS

PGXC\_RUNNING\_XACTS视图主要功能是显示集群中各个节点运行事务的信息，字段内容和PG\_RUNNING\_XACTS相同。

表 15-299 PGXC\_RUNNING\_XACTS 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                    |
|-------------|---------|---------------------------------------|
| handle      | integer | 事务在GTM对应的句柄。                          |
| gxid        | xid     | 事务ID号。                                |
| state       | tinyint | 事务状态（3：prepared或者0：starting）。         |
| node        | text    | 节点名称。                                 |
| xmin        | xid     | 节点上当前数据涉及的最小事务号xmin。                  |
| vacuum      | boolean | 标志当前事务是否是lazy vacuum事务。               |
| timeline    | bigint  | 标识数据库重启次数。                            |
| prepare_xid | xid     | 处于prepared状态事务的id号，若不在prepared状态，值为0。 |
| pid         | bigint  | 事务对应的线程ID。                            |
| next_xid    | xid     | CN传给DN的事务ID号。                         |



### 15.3.226 PGXC\_SETTINGS

PGXC\_SETTINGS视图显示集群中各节点数据库运行时参数的相关信息，除新增node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和PG\_SETTINGS视图相同。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-300 PGXC\_SETTINGS 字段

| 名称         | 类型      | 描述                                                             |
|------------|---------|----------------------------------------------------------------|
| node_name  | text    | 节点名称。                                                          |
| name       | text    | 参数名称。                                                          |
| setting    | text    | 参数当前值。                                                         |
| unit       | text    | 参数的隐式结构。                                                       |
| category   | text    | 参数的逻辑组。                                                        |
| short_desc | text    | 参数的简单描述。                                                       |
| extra_desc | text    | 参数的详细描述。                                                       |
| context    | text    | 设置参数值的上下文，包括internal，postmaster，sighup，backend，superuser和user。 |
| vartype    | text    | 参数类型，包括bool，enum，integer，real和string。                          |
| source     | text    | 参数的赋值方式。                                                       |
| min_val    | text    | 参数最小值。如果参数类型不是数值型，那么该字段值为null。                                 |
| max_val    | text    | 参数最大值。如果参数类型不是数值型，那么该字段值为null。                                 |
| enumvals   | text[]  | enum类型参数合法值。如果参数类型不是enum型，那么该字段值为null。                         |
| boot_val   | text    | 数据库启动时参数默认值。                                                   |
| reset_val  | text    | 数据库重置时参数默认值。                                                   |
| sourcefile | text    | 设置参数值的配置文件。如果参数不是通过配置文件赋值，那么该字段值为null。                         |
| sourceline | integer | 设置参数值的配置文件的行号。如果参数不是通过配置文件赋值，那么该字段值为null。                      |

### 15.3.227 PGXC\_SESSION\_WLMSTAT

PGXC\_SESSION\_WLMSTAT视图显示当前集群中各CN节点用户执行作业正在运行时的负载管理相关信息。

表 15-301 PGXC\_SESSION\_WLMSTAT 字段

| 名称               | 类型      | 描述                                                                                                                                                                   |
|------------------|---------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| nodename         | name    | 节点名称。                                                                                                                                                                |
| datid            | oid     | 连接后端的数据库OID。                                                                                                                                                         |
| datname          | name    | 连接后端的数据库名称。                                                                                                                                                          |
| threadid         | bigint  | 后端线程ID。                                                                                                                                                              |
| processid        | integer | 后端线程的PID。                                                                                                                                                            |
| usesysid         | oid     | 登录后端的用户OID。                                                                                                                                                          |
| appname          | text    | 连接到后端的应用名。                                                                                                                                                           |
| username         | name    | 登录到该后端的用户名。                                                                                                                                                          |
| priority         | bigint  | 语句所在Cgroups的优先级。                                                                                                                                                     |
| attribute        | text    | 语句的属性： <ul style="list-style-type: none"><li>• Ordinary：语句发送到数据库后被解析前的默认属性。</li><li>• Simple：简单语句。</li><li>• Complicated：复杂语句。</li><li>• Internal：数据库内部语句。</li></ul> |
| block_time       | bigint  | 语句当前为止的pending的时间，单位s。                                                                                                                                               |
| elapsed_time     | bigint  | 语句当前为止的实际执行时间，单位s。                                                                                                                                                   |
| total_cpu_time   | bigint  | 语句在上一时间周期内的DN上CPU使用的总时间，单位s。                                                                                                                                         |
| cpu_skew_percent | integer | 语句在上一时间周期内的DN上CPU使用的倾斜率。                                                                                                                                             |
| statement_mem    | integer | 语句执行所需要的估算内存。                                                                                                                                                        |
| active_points    | integer | 语句占用的资源池并发点数。                                                                                                                                                        |
| dop_value        | integer | 从资源池中获取语句的dop值。                                                                                                                                                      |
| control_group    | text    | 语句当前所使用的Cgroups。                                                                                                                                                     |

| 名称            | 类型   | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
|---------------|------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| status        | text | <p>语句当前的状态，包括：</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>• pending：执行前状态。</li> <li>• running：执行进行状态。</li> <li>• finished：执行正常结束。（当enqueue字段为StoredProc或Transaction时，仅代表语句中的部分作业已经执行完毕，该状态会持续到该语句完全执行完毕。）</li> <li>• aborted：执行异常终止。</li> <li>• active：非以上四种状态外的正常状态。</li> <li>• unknown：未知状态。</li> </ul> |
| enqueue       | text | <p>语句当前的排队情况，包括：</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>• Global：全局排队。</li> <li>• Respool：资源池排队。</li> <li>• CentralQueue：在中心协调节点(CCN)中排队。</li> <li>• Transaction：语句处于一个事务块中。</li> <li>• StoredProc：语句处于一个存储过程中。</li> <li>• None：未在排队。</li> <li>• Forced None：事务块语句或存储过程语句由于超出设定的等待时间而强制执行。</li> </ul> |
| resource_pool | name | 语句当前所在的资源池。                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| query         | text | 该后端的最新查询。如果state状态是active，此字段显示当前正在执行的查询。所有其他情况表示上一个查询。                                                                                                                                                                                                                                                   |
| isplana       | bool | 逻辑集群模式下，语句当前是否占用其他逻辑集群的资源执行。该值默认为f，表示不占用其他逻辑集群的资源执行。                                                                                                                                                                                                                                                      |
| node_group    | text | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                                                                                                            |
| lane          | text | <p>表示语句查询的快慢车道。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>• fast：快车道。</li> <li>• slow：慢车道。</li> <li>• none：未管控。</li> </ul>                                                                                                                                                                               |

### 15.3.228 PGXC\_STAT\_ACTIVITY

PGXC\_STAT\_ACTIVITY视图显示当前集群下所有CN的当前用户查询相关的信息。

表 15-302 PGXC\_STAT\_ACTIVITY 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                      |
|------------------|--------------------------|-------------------------------------------------------------------------|
| coorname         | text                     | 当前集群下的CN名称。                                                             |
| datid            | oid                      | 用户会话在后端连接到的数据库OID。                                                      |
| datname          | name                     | 用户会话在后端连接到的数据库名称。                                                       |
| pid              | bigint                   | 后端线程ID。                                                                 |
| lwtid            | integer                  | 后端线程的轻量级线程号。                                                            |
| usesysid         | oid                      | 登录此后端的用户OID。                                                            |
| username         | name                     | 登录此后端的用户名。                                                              |
| application_name | text                     | 连接到此后端的应用名。                                                             |
| client_addr      | inet                     | 连接到此后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，则表示通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。 |
| client_hostname  | text                     | 客户端的主机名，此字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。仅在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。        |
| client_port      | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                     |
| backend_start    | timestamp with time zone | 后端进程启动时间，即客户端连接服务器的时间。                                                  |
| xact_start       | timestamp with time zone | 当前事务的启动时间，如果没有事务是活跃的，则为null。如果当前查询是首个事务，则这列等同于query_start列。             |
| query_start      | timestamp with time zone | 开始当前活跃查询的时间，如果state的值不是active，则这个值是上一个查询的开始时间。                          |
| state_change     | timestamp with time zone | 状态最后一次改变的时间。                                                            |
| waiting          | boolean                  | 如果后端当前正等待锁或者等待节点则为t，否则为f。                                               |

| 名称              | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
|-----------------|--------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| enqueue         | text   | 语句当前排队状态。可能值是： <ul style="list-style-type: none"><li>• waiting in global queue：表示语句在全局并发队列排队中。</li><li>• waiting in respool queue：表示语句在资源池排队中，包含以下两类场景：<ol style="list-style-type: none"><li>1. 动态负载开启的情况下，简单作业数量超过了快车道并发上限max_dop。</li><li>2. 动态负载关闭的情况下，简单作业数量超过了快车道并发上限max_dop或者复杂作业数量超过了慢车道并发上限。</li></ol></li><li>• waiting in ccn queue：表示作业在CCN排队中，包含全局内存排队和慢车道内存和并发排队。</li><li>• 空或no waiting queue：表示语句正在运行。</li></ul> |
| state           | text   | 后端当前总体状态。可能值是： <ul style="list-style-type: none"><li>• active：后端正在执行一个查询。</li><li>• idle：后端正在等待一个新的客户端命令。</li><li>• idle in transaction：后端在事务中，但事务中没有语句在执行。</li><li>• idle in transaction (aborted)：后端在事务中，但事务中有语句执行失败。</li><li>• fastpath function call：后端正在执行一个fast-path函数。</li><li>• disabled：如果后端禁用track_activities，则报告此状态。</li></ul> <b>说明</b><br>只有系统管理员能查看到自己账户所对应的会话状态。其他账户的state信息为空。                                  |
| resource_pool   | name   | 用户使用的资源池。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       |
| stmt_type       | text   | 用户语句的语句类型。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| query_id        | bigint | 查询语句的ID。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| query           | text   | 此后端的最新查询。如果state状态是active（活跃的），此字段显示当前正在执行的查询。其他情况表示上一个查询。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| connection_info | text   | json格式字符串，记录当前连接数据库的驱动类型、驱动版本号、当前驱动的部署路径、进程属主用户等信息（参见 <a href="#">connection_info</a> ）。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |

## 应用实例

查看当前处于阻塞状态的查询语句。

```
SELECT datname,username,state,query FROM PGXC_STAT_ACTIVITY WHERE waiting = true;
```

查看快照线程的工作状态。

```
SELECT application_name,backend_start,state_change,state,query FROM PGXC_STAT_ACTIVITY WHERE application_name='WDRSnapshot';
```

查看正在运行的查询语句。

```
SELECT datname,username,state,pid FROM PGXC_STAT_ACTIVITY;
```

```
datname | username | state | pid
-----+-----+-----+-----
gaussdb | Ruby | active | 140298793514752
gaussdb | Ruby | active | 140298718004992
gaussdb | Ruby | idle | 140298650908416
gaussdb | Ruby | idle | 140298625742592
gaussdb | dbadmin | active | 140298575406848
(5 rows)
```

查看指定数据库postgres上已使用的会话连接数。其中1表示数据库postgres上已使用的会话连接数。

```
SELECT COUNT(*) FROM PGXC_STAT_ACTIVITY WHERE DATNAME='postgres';
```

```
count

1
(1 row)
```

### 15.3.229 PGXC\_STAT\_BAD\_BLOCK

PGXC\_STAT\_BAD\_BLOCK视图显示集群所有节点从启动后，在读取数据时出现Page/CU校验失败的统计信息。

表 15-303 PGXC\_STAT\_BAD\_BLOCK 字段

| 名字           | 类型                       | 描述         |
|--------------|--------------------------|------------|
| nodename     | text                     | 节点名称。      |
| databaseid   | integer                  | 数据库OID。    |
| tablespaceid | integer                  | 表空间OID。    |
| relfilenode  | integer                  | 文件对象ID。    |
| forknum      | integer                  | 文件类型。      |
| error_count  | integer                  | 出现校验失败的次数。 |
| first_time   | timestamp with time zone | 第一次出现的时间。  |
| last_time    | timestamp with time zone | 最近一次出现的时间。 |

### 15.3.230 PGXC\_STAT\_BGWRITER

PGXC\_STAT\_BGWRITER视图显示集群中各节点上后端写进程活动的统计信息，除新增node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和PG\_STAT\_BGWRITER视图相同。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-304 PGXC\_STAT\_BGWRITER 字段

| 名称                    | 类型                       | 描述                        |
|-----------------------|--------------------------|---------------------------|
| node_name             | text                     | 节点名称。                     |
| checkpoints_timed     | bigint                   | 定期执行的检查点数量。               |
| checkpoints_req       | bigint                   | 请求执行的检查点数量。               |
| checkpoint_write_time | double precision         | 检查点期间将文件写入磁盘花费的时间，以毫秒为单位。 |
| checkpoint_sync_time  | double precision         | 检查点期间数据同步到磁盘花费的时间，以毫秒为单位。 |
| buffers_checkpoint    | bigint                   | 检查点期间写入缓冲区的数量。            |
| buffers_clean         | bigint                   | 后端写进程写的缓冲区数量。             |
| maxwritten_clean      | bigint                   | 由于写入缓冲区太多，后端写进程停止清理扫描的次数。 |
| buffers_backend       | bigint                   | 后端直接写入的缓冲区数量。             |
| buffers_backend_fsync | bigint                   | 后端需要fsync的次数。             |
| buffers_alloc         | bigint                   | 分配的缓冲区数量。                 |
| stats_reset           | timestamp with time zone | 统计重置的时间。                  |

### 15.3.231 PGXC\_STAT\_DATABASE

视图PGXC\_STAT\_DATABASE显示集群中各节点上数据库的状态和统计信息，除新增node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和PG\_STAT\_DATABASE视图相同。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-305 PGXC\_STAT\_DATABASE 字段

| 名称        | 类型   | 描述      |
|-----------|------|---------|
| node_name | text | 节点名称。   |
| datid     | oid  | 数据库OID。 |
| datname   | name | 数据库名。   |

| 名称             | 类型                       | 描述                                                                                 |
|----------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------------------|
| numbackends    | integer                  | 当前节点上连接到该数据库的后端数。这是该视图中唯一一个反映目前状态值的列；所有列均返回自上次重置以来的累积值。                            |
| xact_commit    | bigint                   | 当前节点上该数据库中已经提交的事务数。                                                                |
| xact_rollback  | bigint                   | 当前节点上该数据库中已经回滚的事务数。                                                                |
| blks_read      | bigint                   | 当前节点上该数据库中读取的磁盘块的数量。                                                               |
| blks_hit       | bigint                   | 当前节点上高速缓存中发现的磁盘块的个数，即缓存中命中的块数（只包括DWS缓冲区高速缓存，不包括文件系统的缓存）。                           |
| tup_returned   | bigint                   | 当前节点上该数据库查询返回的行数。                                                                  |
| tup_fetched    | bigint                   | 当前节点上该数据库查询抓取的行数。                                                                  |
| tup_inserted   | bigint                   | 当前节点上该数据库插入的行数。                                                                    |
| tup_updated    | bigint                   | 当前节点上该数据库更新的行数。                                                                    |
| tup_deleted    | bigint                   | 当前节点上该数据库删除的行数。                                                                    |
| conflicts      | bigint                   | 当前节点上由于数据库恢复冲突取消的查询数量（只在备用服务器上发生）。可参见 <a href="#">PG_STAT_DATABASE_CONFLICTS</a> 。 |
| temp_files     | bigint                   | 当前节点上该数据库创建的临时文件个数。计算所有临时文件，不论为什么创建临时文件（比如排序或者哈希），而且不考虑log_temp_files设置。           |
| temp_bytes     | bigint                   | 当前节点上该数据库写入临时文件的大小。计算所有临时文件，不论为什么创建临时文件，而且不考虑log_temp_files设置。                     |
| deadlocks      | bigint                   | 当前节点上该数据库中发生的死锁数量。                                                                 |
| blk_read_time  | double precision         | 当前节点上该数据库后端读取数据文件块花费的时间，以毫秒计算。                                                     |
| blk_write_time | double precision         | 当前节点上该数据库后端写入数据文件块花费的时间，以毫秒计算。                                                     |
| stats_reset    | timestamp with time zone | 当前节点上该数据库统计重置的时间。                                                                  |

### 15.3.232 PGXC\_STAT\_OBJECT

PGXC\_STAT\_OBJECT视图显示集群中所有实例的表的统计信息和autovacuum效率信息。该系统视图仅8.2.1及以上集群版本支持。



表 15-306 PGXC\_STAT\_OBJECT 字段

| 名称                                 | 类型     | 引用                                         | 描述                  |
|------------------------------------|--------|--------------------------------------------|---------------------|
| nodename                           | name   | -                                          | 节点名称。               |
| datname                            | name   | -                                          | 表所在数据库名称。           |
| relnamespace                       | name   | -                                          | 表所在schema名称。        |
| relname                            | name   | -                                          | 表名。                 |
| partname                           | name   | -                                          | 分区表的分区名。            |
| databaseid                         | oid    | <a href="#">PG_DATA<br/>BASE.oid</a>       | 数据库OID。             |
| relid                              | oid    | <a href="#">PG_CLAS<br/>S.oid</a>          | 表OID，分区表为主表OID。     |
| partid                             | oid    | <a href="#">PG_PARTI<br/>TION<br/>.oid</a> | 分区OID，普通表此列为0。      |
| numscans                           | bigint | -                                          | 启动顺序扫描的次数。          |
| tuples_returned                    | bigint | -                                          | 顺序扫描抓取的可见元组条数。      |
| tuples_fetched                     | bigint | -                                          | 抓取的可见元组条数。          |
| tuples_inserted                    | bigint | -                                          | 插入条数。               |
| tuples_updated                     | bigint | -                                          | 更新条数。               |
| tuples_deleted                     | bigint | -                                          | 删除条数。               |
| tuples_hot_updated                 | bigint | -                                          | HOT更新条数。            |
| n_live_tuples                      | bigint | -                                          | 可见元组数。              |
| last_autovacuum_begin_n_dead_tuple | bigint | -                                          | Autovacuum执行前删除元组数。 |
| n_dead_tuples                      | bigint | -                                          | Autovacuum成功后删除元组数。 |
| changes_since_analyze              | bigint | -                                          | Analyze后最近一次数据修改时间。 |
| blocks_fetched                     | bigint | -                                          | 选中的页面数。             |
| blocks_hit                         | bigint | -                                          | 扫描过的页面数。            |

| 名称                           | 类型                       | 引用 | 描述                                   |
|------------------------------|--------------------------|----|--------------------------------------|
| cu_mem_hit                   | bigint                   | -  | CU内存命中次数。                            |
| cu_hdd_sync                  | bigint                   | -  | 从磁盘同步读取CU次数。                         |
| cu_hdd_async                 | bigint                   | -  | 从磁盘异步读取CU次数。                         |
| data_changed_timestamp       | timestamp with time zone | -  | 最近一次数据修改时间。                          |
| data_access_timestamp        | timestamp with time zone | -  | 表的最后一次访问时间。                          |
| analyze_timestamp            | timestamp with time zone | -  | 最近一次analyze时间。                       |
| analyze_count                | bigint                   | -  | Analyze总次数。                          |
| autovac_analyze_timestamp    | timestamp with time zone | -  | 最近一次autoanalyze时间。                   |
| autovac_analyze_count        | bigint                   | -  | Autoanalyze总次数。                      |
| vacuum_timestamp             | timestamp with time zone | -  | 最近一次vacuum的时间。                       |
| vacuum_count                 | bigint                   | -  | vacuum总次数。                           |
| autovac_vacuum_timestamp     | timestamp with time zone | -  | 最近一次autovacuum时间。                    |
| autovac_vacuum_count         | bigint                   | -  | Autovacuum总次数。                       |
| autovacuum_success_count     | bigint                   | -  | 成功执行的autovacuum总次数。                  |
| last_autovacuum_time_cost    | bigint                   | -  | 最近一次成功的autovacuum花费时间，单位：微秒。         |
| avg_autovacuum_time_cost     | bigint                   | -  | 成功执行autovacuum的平均执行时间，单位：微秒。         |
| last_autovacuum_failed_count | bigint                   | -  | 从上一次autovacuum成功到现在，autovacuum总失败次数。 |

| 名称                                  | 类型       | 引用 | 描述                                                                                       |
|-------------------------------------|----------|----|------------------------------------------------------------------------------------------|
| last_autovacuum_trigger             | smallint | -  | 最近一次autovacuum触发方式，用于辅助维护人员进行vacuum情况的判断。                                                |
| last_autovacuum_oldestxmin          | bigint   | -  | 最近一次autovacuum成功执行后的oldestxmin。如果表级oldestxmin特性开启，此字段记录此表最近一次(auto)vacuum使用的oldestxmin值。 |
| last_autovacuum_scan_pages          | bigint   | -  | 最近一次autovacuum扫描的页面数（仅针对行存表）。                                                            |
| last_autovacuum_dirty_pages         | bigint   | -  | 最近一次autovacuum修改的页面数（仅针对行存表）。                                                            |
| last_autovacuum_clear_dead_tuples   | bigint   | -  | 最近一次autovacuum清理的deadtuple数（仅针对行存表）。                                                     |
| sum_autovacuum_scan_pages           | bigint   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计扫描的页面数（仅针对行存表）。                                                 |
| sum_autovacuum_dirty_pages          | bigint   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计修改的页面数（仅针对行存表）。                                                 |
| sum_autovacuum_clear_dead_tuples    | bigint   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计清理的deadtuple数（仅针对行存表）。                                          |
| last_autovacuum_begin_cu_size       | bigint   | -  | 最近一次autovacuum前的CU文件大小（仅针对列存表）。                                                          |
| last_autovacuum_cu_size             | bigint   | -  | 最近一次autovacuum后的CU文件大小（仅针对列存表）。                                                          |
| last_autovacuum_rewrite_size        | bigint   | -  | 最近一次autovacuum重写的列存文件大小（仅针对列存表）。                                                         |
| last_autovacuum_clear_size          | bigint   | -  | 最近一次autovacuum清理的列存文件大小（仅针对列存表）。                                                         |
| last_autovacuum_clear_cbtree_tuples | bigint   | -  | 最近一次autovacuum清理的cbtree tuple数（仅针对列存表）。                                                  |

| 名称                                 | 类型                       | 引用 | 描述                                                                                                                                |
|------------------------------------|--------------------------|----|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| sum_autovacuum_rewrite_size        | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计重写的列存文件大小（仅针对列存表）。                                                                                       |
| sum_autovacuum_clear_size          | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计清理的列存文件大小（仅针对列存表）。                                                                                       |
| sum_autovacuum_clear_cbtree_tuples | bigint                   | -  | 从数据库初始化开始到现在，autovacuum累计清理的cbtree tuple数（仅针对列存表）。                                                                                |
| last_autovacuum_csn                | bigint                   | -  | 如果表级oldestxmin特性打开，此字段记录此表最近一次(auto)vacuum使用的oldestxmin值对应的CSN值。                                                                  |
| read_sql_count_1d                  | bigint                   | -  | 当日表的累计访问次数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                                                                                |
| last_reference_timestamp           | timestamp with time zone | -  | 表的最后一次访问时间（该字段仅8.3.0及以上集群版本支持）。<br>对应PG_STAT_OBJECT中data_changed_time_stamp（最后一次修改时间）和data_access_timestamp（最后一次访问时间）两者中距现在最近的时间。 |
| extra1                             | bigint                   | -  | 预留字段1。                                                                                                                            |
| extra2                             | bigint                   | -  | 预留字段2。                                                                                                                            |
| extra3                             | bigint                   | -  | 预留字段3。                                                                                                                            |
| extra4                             | bigint                   | -  | 预留字段4。                                                                                                                            |

### 15.3.233 PGXC\_STAT\_REPLICATION

PGXC\_STAT\_REPLICATION视图显示集群中各节点上日志同步的状态信息，除新增node\_name（节点名称）字段外，其余字段内容和PG\_STAT\_REPLICATION视图相同。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-307 PGXC\_STAT\_REPLICATION 字段

| 名称        | 类型     | 描述      |
|-----------|--------|---------|
| node_name | text   | 节点名称。   |
| pid       | bigint | 线程的PID。 |
| usesysid  | oid    | 用户系统ID。 |

| 名称                       | 类型                       | 描述                      |
|--------------------------|--------------------------|-------------------------|
| username                 | name                     | 用户名。                    |
| application_name         | text                     | 程序名称。                   |
| client_addr              | inet                     | 客户端地址。                  |
| client_hostname          | text                     | 客户端名。                   |
| client_port              | integer                  | 客户端端口号。                 |
| backend_start            | timestamp with time zone | 程序启动时间。                 |
| state                    | text                     | 日志复制的状态（追赶状态，还是一致的流状态）。 |
| sender_sent_location     | text                     | 发送端发送日志位置。              |
| receiver_write_location  | text                     | 接收端write日志位置。           |
| receiver_flush_location  | text                     | 接收端flush日志位置。           |
| receiver_replay_location | text                     | 接收端replay日志位置。          |
| sync_priority            | integer                  | 同步复制的优先级（0表示异步）。        |
| sync_state               | text                     | 同步状态（异步复制，同步复制，还是潜在同步）。 |

### 15.3.234 PGXC\_STAT\_TABLE\_DIRTY

PGXC\_STAT\_TABLE\_DIRTY显示当前集群中所有节点（CN和DN）上全部表的统计信息，并展示表在单节点（单CN级或者单DN级）的脏页率。该视图仅8.1.3及以上集群版本支持。

 说明

该视图的统计信息依赖于ANALYZE，为获取最准确的信息请先对表进行ANALYZE。

表 15-308 PGXC\_STAT\_TABLE\_DIRTY 字段

| 名称       | 类型   | 描述     |
|----------|------|--------|
| nodename | text | 节点名。   |
| schema   | name | 表的模式名。 |

| 名称                | 类型                      | 描述                                                                                      |
|-------------------|-------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| tablename         | name                    | 表名。                                                                                     |
| partname          | name                    | 分区表的分区名。                                                                                |
| last_vacuum       | timestampwith time zone | 最后一次手动vacuum时间。                                                                         |
| last_autovacuum   | timestampwith time zone | 最后一次autovacuum时间。                                                                       |
| last_analyze      | timestampwith time zone | 最后一次手动analyze时间。                                                                        |
| last_autoanalyze  | timestampwith time zone | 最后一次autoanalyze时间。                                                                      |
| vacuum_count      | bigint                  | vacuum次数。                                                                               |
| autovacuum_count  | bigint                  | autovacuum次数。                                                                           |
| analyze_count     | bigint                  | analyze次数。                                                                              |
| autoanalyze_count | bigint                  | autoanalyze_count次数。                                                                    |
| n_tup_ins         | bigint                  | 插入的行数。                                                                                  |
| n_tup_upd         | bigint                  | 更新的行数。                                                                                  |
| n_tup_del         | bigint                  | 删除的行数。                                                                                  |
| n_tup_hot_upd     | bigint                  | HOT更新的行数。                                                                               |
| n_tup_change      | bigint                  | analyze之后改变的行数。                                                                         |
| n_live_tup        | bigint                  | live行估计数。                                                                               |
| n_dead_tup        | bigint                  | dead行估计数。                                                                               |
| dirty_rate        | bigint                  | 单节点的脏页率（单CN或单DN）。                                                                       |
| last_data_changed | timestampwith time zone | 记录表最后一次数据变化的时间。<br>该字段在8.2.0及以上集群版本中固定为空，建议通过<br><a href="#">PG_STAT_ALL_TABLES</a> 查询。 |

## 使用建议

- 对于高脏页率的系统表，建议在确认当前没有用户操作该系统表时，再执行VACUUM FULL。
- 建议对脏页率超过80%的非系统表执行VACUUM FULL，用户也可根据业务场景自行选择是否执行VACUUM FULL。

## 使用场景

### 1. 查询全库所有用户表的整体脏页率:

```
select
 t1.schema,
 t1.tablename,
 t1.total_ins,
 t1.total_upd,
 t1.total_del,
 t1.total_tup_hot_upd,
 t1.total_change,
 t1.total_live,
 t1.total_dead,
 t1.total_dirty_rate,
 t1.max_dirty,
 t2.max_node,
 t1.min_dirty,
 t2.min_node
from
 (select
 a.schema,
 a.tablename,
 sum(a.n_tup_ins) as total_ins,
 sum(a.n_tup_upd) as total_upd,
 sum(a.n_tup_del) as total_del,
 sum(a.n_tup_hot_upd) as total_tup_hot_upd,
 sum(a.n_tup_change) as total_change,
 sum(a.n_live_tup) as total_live,
 sum(a.n_dead_tup) as total_dead,
 Round((total_dead / (total_dead + total_live + 0.0001) * 100),2) AS total_dirty_rate,
 max(a.dirty_rate) as max_dirty,
 min(a.dirty_rate) as min_dirty
 from pg_catalog.pgxc_stat_table_dirty a where a.partname is null and a.schema not in
 ('pg_toast','cstore','gs_logical_cluster','sys','dbms_om','information_schema','pg_catalog','dbms_output','
 dbms_random','utl_raw','utl_raw dbms_sql','dbms_lob') group by a.tablename, a.schema
) t1,
 (select distinct
 tablename, schema,
 first_value(nodename) over(partition by tablename, schema order by dirty_rate) as min_node,
 first_value(nodename) over(partition by tablename, schema order by dirty_rate desc) as max_node
 from (select * from pg_catalog.pgxc_stat_table_dirty)) t2
where t1.tablename = t2.tablename and t1.schema = t2.schema;
```

### 2. 查询全库所有表(用户表+系统表)的整体脏页率:

```
select
 t1.schema,
 t1.tablename,
 t1.total_ins,
 t1.total_upd,
 t1.total_del,
 t1.total_tup_hot_upd,
 t1.total_change,
 t1.total_live,
 t1.total_dead,
 t1.total_dirty_rate,
 t1.max_dirty,
 t2.max_node,
 t1.min_dirty,
 t2.min_node
from
 (select
 a.schema,
 a.tablename,
 sum(a.n_tup_ins) as total_ins,
 sum(a.n_tup_upd) as total_upd,
 sum(a.n_tup_del) as total_del,
 sum(a.n_tup_hot_upd) as total_tup_hot_upd,
 sum(a.n_tup_change) as total_change,
 sum(a.n_live_tup) as total_live,
 sum(a.n_dead_tup) as total_dead,
```

```
Round((total_dead / (total_dead + total_live + 0.0001) * 100),2) AS total_dirty_rate,
max(a.dirty_rate) as max_dirty,
min(a.dirty_rate) as min_dirty
from pg_catalog.pgxc_stat_table_dirty a where a.partname is null group by a.tablename, a.schema
) t1,
(select distinct
tablename, schema,
first_value(nodename) over(partition by tablename, schema order by dirty_rate) as min_node,
first_value(nodename) over(partition by tablename, schema order by dirty_rate desc) as max_node
from (select * from pg_catalog.pgxc_stat_table_dirty)) t2
where t1.tablename = t2.tablename and t1.schema = t2.schema;
```

3. 查询全库系统表信息：

```
select * from pgxc_stat_table_dirty where schema in
('pg_toast','cstore','gs_logical_cluster','sys','dbms_om','information_schema','pg_catalog','dbms_output',
'dbms_random','utl_raw','utl_raw dbms_sql','dbms_lob');
```

15.3.235 PGXC\_STAT\_WAL

PGXC\_STAT\_WAL视图显示当前query的wal日志和数据页的流量信息，该视图仅8.2.0及以上集群版本支持。

表 15-309 PGXC\_STAT\_WAL 字段

| 名称                         | 类型        | 描述                                |
|----------------------------|-----------|-----------------------------------|
| query_id                   | bigint    | 当前query的ID。                       |
| query_start                | timestamp | query起始时间。                        |
| global_wal                 | bigint    | 当前query在集群产生的wal日志总量，单位是Byte。     |
| global_avg_wal_speed       | bigint    | 当前query在集群产生wal日志的平均速率，单位是Byte/s。 |
| global_datapage            | bigint    | 当前query在集群产生的数据页总量，单位是Byte。       |
| global_avg_data_page_speed | bigint    | 当前query在集群产生数据页的平均速率，单位是Byte/s。   |
| min_wal_node               | Text      | 当前query产生wal日志量最小的实例组名。           |
| min_wal                    | bigint    | 最小node产生的wal日志量，单位是Byte。          |
| max_wal_node               | Text      | 当前query产生wal日志量最大的实例组名。           |
| max_wal                    | bigint    | 最大node产生的wal日志量，单位是Byte。          |
| min_datapage_node          | Text      | 当前query产生数据页量最小的实例组名。             |
| min_data_page              | bigint    | 最小node产生的数据页量，单位是Byte。            |
| max_datapage_node          | Text      | 当前query产生数据页量最大的实例组名。             |
| max_data_page              | bigint    | 最大node产生的数据页量，单位是Byte。            |



| 名称                    | 类型     | 描述                         |
|-----------------------|--------|----------------------------|
| avg_wal_per_node      | bigint | 平均每个node产生的wal日志量，单位是Byte。 |
| avg_datapage_per_node | bigint | 平均每个node产生的数据页量，单位是Byte。   |
| query                 | Text   | 当前执行的语句。                   |

 说明

行存不带索引批量导入时，数据页copy导入会产生logical newpage相关的xlog日志，在xlog量大于默认值时同样会触发流控。

应用示例

查询集群当前正在执行的语句，以及这些语句分别产生的wal日志的总量和平均速率、数据页总量和平均速率，以及这些信息各自DN上的分布情况。

```
SELECT * FROM PGXC_STAT_WAL;
 query_id | query_start | global_wal | global_avg_wal_speed | global_datapage |
global_avg_datapage_speed | min_wal_node | min_wal | max_wal_node | max_wal | min_datapage_node |
min_data_page | max_datapage_node | max_data_page | avg_wal_per_node |
avg_datapage_per_node | query
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
72620543991351767 | 2022-11-10 16:49:47.743291+08 | 7579052 | 419000 | 284057600
| 15740000 | datanode1 | 7579052 | datanode1 | 7579052 | datanode1 | 284057600
| datanode1 | 284057600 | 7579052 |
284057600 | insert into mpptest3 select * from mpptest3;
72620543991351781 | 2022-11-10 16:50:00.616697+08 | 55022176 | 10638000 | 0
| 0 | datanode1 | 55022176 | datanode1 | 55022176 | datanode1 | 0 |
| datanode1 | 0 | 55022176 |
0 | insert into mpptest1 select * from mpptest1;
(2 rows)
```

15.3.236 PGXC\_SQL\_COUNT

通过PGXC\_SQL\_COUNT视图，可以实时显示集群中各CN节点上SELECT、INSERT、UPDATE、DELETE、MERGE INTO五种SQL、以及DDL、DML、DCL语句的节点级和用户级统计结果，识别当前业务负载较重的query类型，衡量整个集群和单个节点执行某种类型查询的能力。通过对以上几类SQL查询进行计数和响应时间统计，获得指定时刻的统计结果，经计算可以得到指定QPS等统计信息。例如，T1时刻，USER1的SELECT计数结果为X1，T2时刻为X2，则可计算得到该用户SELECT查询的QPS值为(X2-X1)/(T2-T1)。由此，可获得集群用户级QPS曲线图和集群吞吐情况，监测每个用户的业务负载是否发生剧烈变化。如果有剧烈变化，可以定位具体的语句类型(SELECT/INSERT/UPDATE/DELETE/MERGE INTO)。同时观测QPS曲线可以获知问题发生时间点，结合其它工具，定位问题点。能够为集群性能调优、问题定位等提供依据。

PGXC\_SQL\_COUNT视图的字段与GS\_SQL\_COUNT一致，详见[表15-149](#)。

 说明

当执行MERGE INTO语句时，若能下推，在DN上收到的是MERGE INTO语句，将在DN节点上进行MERGE INTO类型计数，相应mergeinto\_count列计数增加；若不能下推，在DN上收到的是UPDATE或INSERT语句，将在DN节点上进行UPDATE或INSERT类型计数，相应的update\_count列或insert\_count列计数增加。

15.3.237 PGXC\_TABLE\_CHANGE\_STAT

PGXC\_TABLE\_CHANGE\_STAT视图提供集群所有CN节点上当前数据库所有表的变更情况。除在每一行前面增加name类型的nodename字段外，其余字段的名称、类型和顺序与GS\_TABLE\_CHANGE\_STAT视图相同。

表 15-310 PGXC\_TABLE\_CHANGE\_STAT 字段

| 名称                | 类型                       | 描述                               |
|-------------------|--------------------------|----------------------------------|
| nodename          | name                     | 节点名称。                            |
| schemaname        | name                     | 表的命名空间。                          |
| relname           | name                     | 表的名称。                            |
| last_vacuum       | timestamp with time zone | 最后一次手动vacuum的时间。                 |
| vacuum_count      | bigint                   | 手动Vacuum的次数。                     |
| last_autovacuum   | timestamp with time zone | 最后一次自动vacuum的时间。                 |
| autovacuum_count  | bigint                   | 自动vacuum的次数。                     |
| last_analyze      | timestamp with time zone | 最后一次分析（包括手动和自动）的时间。              |
| analyze_count     | bigint                   | 分析（包括手动和自动）的次数。                  |
| last_autoanalyze  | timestamp with time zone | 最后一次自动分析的时间。                     |
| autoanalyze_count | bigint                   | 自动分析的次数。                         |
| last_change       | bigint                   | 最后一次修改（INSERT，UPDATE或DELETE）的时间。 |

### 15.3.238 PGXC\_TABLE\_STAT

PGXC\_TABLE\_STAT视图提供集群所有CN和DN节点上当前数据库所有表的统计信息。除在每一行前面增加name类型的nodename字段外，其余字段的名称、类型和顺序与[GS\\_TABLE\\_STAT](#)视图相同。

表 15-311 PGXC\_TABLE\_STAT 字段

| 名称                | 类型     | 描述                                                          |
|-------------------|--------|-------------------------------------------------------------|
| nodename          | name   | 节点名称。                                                       |
| schemaname        | name   | 表的命名空间。                                                     |
| relname           | name   | 表的名称。                                                       |
| seq_scan          | bigint | 顺序扫描的次数。只统计行存表。如果是分区表，显示各个分区扫描次数的和。                         |
| seq_tuple_read    | bigint | 顺序扫描的行数。只统计行存表。                                             |
| index_scan        | bigint | 索引扫描的次数。只统计行存表。                                             |
| index_tuple_read  | bigint | 索引扫描的行数。只统计行存表。                                             |
| tuple_inserted    | bigint | 插入的行数。                                                      |
| tuple_updated     | bigint | 更新的行数。                                                      |
| tuple_deleted     | bigint | 删除的行数。                                                      |
| tuple_hot_updated | bigint | 热更新的行数。                                                     |
| live_tuples       | bigint | 活元组数量。CN上查询该视图，analyze后显示该表格总的活元组数量，未analyze的情况下显示0。只适用行存表。 |
| dead_tuples       | bigint | 死元组数量。CN上查询该视图，analyze后显示该表格总的死元组数量，未analyze的情况下显示0。只适用行存表。 |

### 15.3.239 PGXC\_THREAD\_WAIT\_STATUS

通过CN节点查看PGXC\_THREAD\_WAIT\_STATUS视图，可以查看集群全局各个节点上所有SQL语句产生的线程之间的调用层次关系，以及各个线程的阻塞等待状态，从而更容易定位进程停止响应问题以及类似现象的原因。

PGXC\_THREAD\_WAIT\_STATUS视图和PG\_THREAD\_WAIT\_STATUS视图列定义完全相同，这是由于PGXC\_THREAD\_WAIT\_STATUS视图本质是到集群中各个节点上查询PG\_THREAD\_WAIT\_STATUS视图汇总的结果。

表 15-312 PGXC\_THREAD\_WAIT\_STATUS 字段

| 名称          | 类型      | 描述                                                                              |
|-------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------|
| node_name   | text    | 当前节点的名称。                                                                        |
| db_name     | text    | 数据库名称。                                                                          |
| thread_name | text    | 线程名称。                                                                           |
| query_id    | bigint  | 查询ID，对应debug_query_id。                                                          |
| tid         | bigint  | 当前线程的线程号。                                                                       |
| lwtid       | integer | 当前线程的轻量级线程号。                                                                    |
| ptid        | integer | streaming线程的父线程。                                                                |
| tlevel      | integer | streaming线程的层级。                                                                 |
| smpid       | integer | 并行线程的ID。                                                                        |
| wait_status | text    | 当前线程的等待状态。等待状态的详细信息请参见 <a href="#">表15-242</a> 。                                |
| wait_event  | text    | 如果wait_status是acquire lock、acquire lwlock、wait io三种类型，此列描述具体的锁、轻量级锁、IO的信息。否则是空。 |

例如：

在coordinator1执行一条语句之后长时间没有响应。可以创建另外一个连接到coordinator1上，查询coordinator1上的线程状态。

```
select * from pg_thread_wait_status where query_id > 0;
 node_name | db_name | thread_name | query_id | tid | lwtid | ptid | tlevel | smpid |
wait_status | wait_event
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
+-----+
coordinator1 | gaussdb | gsql | 20971544 | 140274089064208 | 22579 | | 0 | 0 | wait node:
datanode4 |
(1 rows)
```

此外，可以查看该语句在全局范围内各个节点上的工作情况。如下所示，每个DN上都没有在等待的阻塞资源，因为读取的数据太多而执行较慢。

```
select * from pgxc_thread_wait_status where query_id=20971544;
 node_name | db_name | thread_name | query_id | tid | lwtid | ptid | tlevel | smpid |
wait_status | wait_event
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
+-----+
datanode1 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 139902867994384 | 22735 | | 0 | 0 | wait
node: datanode3 |
datanode1 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 139902838634256 | 22970 | 22735 | 5 | 0 |
synchronize quit |
datanode1 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 139902607947536 | 22972 | 22735 | 5 | 1 |
synchronize quit |
datanode2 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140632156796688 | 22736 | | 0 | 0 | wait
node: datanode3 |
datanode2 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140632030967568 | 22974 | 22736 | 5 | 0 |
synchronize quit |
datanode2 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140632081299216 | 22975 | 22736 | 5 | 1 |
```

```
synchronize quit |
datanode3 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140323627988752 | 22737 | | 0 | 0 | wait
node: datanode3 |
datanode3 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140323523131152 | 22976 | 22737 | 5 | 0 | net
flush data |
datanode3 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140323548296976 | 22978 | 22737 | 5 | 1 | net
flush data
datanode4 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140103024375568 | 22738 | | 0 | 0 | wait
node: datanode3
datanode4 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140102919517968 | 22979 | 22738 | 5 | 0 |
synchronize quit |
datanode4 | gaussdb | coordinator1 | 20971544 | 140102969849616 | 22980 | 22738 | 5 | 1 |
synchronize quit |
coordinator1 | gaussdb | gsql | 20971544 | 140274089064208 | 22579 | | 0 | 0 | wait node:
datanode4 |
(13 rows)
```

### 15.3.240 PGXC\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL

PGXC\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL视图显示集群内存使用情况。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

表 15-313 PGXC\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL 字段

| 名称       | 类型   | 描述    |
|----------|------|-------|
| nodename | text | 节点名称。 |

| 名称         | 类型   | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 |
|------------|------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| memorytype | text | <p>内存使用的名称。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• max_process_memory: DWS集群实例所占用的内存大小。</li><li>• process_used_memory: DWS进程所使用的内存大小。</li><li>• max_dynamic_memory: 最大动态内存。</li><li>• dynamic_used_memory: 已使用的动态内存。</li><li>• dynamic_peak_memory: 内存的动态峰值。</li><li>• dynamic_used_shrctx: 最大动态共享内存上下文。</li><li>• dynamic_peak_shrctx: 共享内存上下文的动态峰值。</li><li>• max_shared_memory: 最大共享内存。</li><li>• shared_used_memory: 已使用的共享内存。</li><li>• max_cstore_memory: 列存所允许使用的最大内存。</li><li>• cstore_used_memory: 列存已使用的内存大小。</li><li>• max_sctpcomm_memory: 通信库所允许使用的最大内存。</li><li>• sctpcomm_used_memory: 通信库已使用的内存大小。</li><li>• sctpcomm_peak_memory: 通信库的内存峰值。</li><li>• other_used_memory: 其他已使用的内存大小。</li><li>• gpu_max_dynamic_memory: GPU内存最大值。</li><li>• gpu_dynamic_used_memory: 当前GPU可用内存和当前临时GPU内存之和。</li><li>• gpu_dynamic_peak_memory: GPU内存使用的最大内存。</li><li>• pooler_conn_memory: pooler连接占用内存大小。</li><li>• pooler_freeconn_memory: pooler空闲连接占用的内存大小。</li><li>• storage_compress_memory: 列存压缩和解压缩使用的内存大小。</li></ul> |

| 名称          | 类型      | 描述                                                                                                                                 |
|-------------|---------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
|             |         | <ul style="list-style-type: none"><li>udf_reserved_memory: 为UDF Worker 进程预留的内存大小。</li><li>mmap_used_memory: mmap使用的内存大小。</li></ul> |
| memorybytes | integer | 内存使用的大小，单位为MB。                                                                                                                     |

### 15.3.241 PGXC\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO

PGXC\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO视图提供了集群所有实例上的Schema空间信息，便于用户获悉集群各个实例上的Schema空间使用情况，仅支持在CN节点上查询。

表 15-314 PGXC\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO 字段

| 名称           | 类型     | 描述        |
|--------------|--------|-----------|
| schemaname   | text   | 模式名称。     |
| schemaid     | oid    | 模式OID。    |
| databasename | text   | 数据库名称。    |
| databaseid   | oid    | 数据库OID。   |
| nodename     | text   | 实例名称。     |
| nodegroup    | text   | 节点组名称。    |
| usedspace    | bigint | 已使用的空间大小。 |
| permspace    | bigint | 空间上限值。    |

### 15.3.242 PGXC\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO\_ANALYZE

PGXC\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO\_ANALYZE视图提供了集群整体的Schema空间信息，包括：集群空间总值、各实例空间平均值、倾斜率、单实例空间最大值、单实例空间最小值以及最大最小空间所在的实例名，便于用户获悉集群整体的Schema空间使用情况，仅支持在CN节点上查询。

表 15-315 PGXC\_TOTAL\_SCHEMA\_INFO\_ANALYZE 字段

| 名称           | 类型   | 描述     |
|--------------|------|--------|
| schemaname   | text | 模式名称。  |
| databasename | text | 数据库名称。 |
| nodegroup    | text | 节点组名称。 |

| 名称           | 类型      | 描述                                      |
|--------------|---------|-----------------------------------------|
| total_value  | bigint  | 该模式的集群空间总值。                             |
| avg_value    | bigint  | 该模式的各实例空间平均值。                           |
| skew_percent | integer | 倾斜率。                                    |
| extend_info  | text    | 提供信息包括：单实例空间最大值、单实例空间最小值以及最大最小空间所在的实例名。 |

### 15.3.243 PGXC\_TOTAL\_USER\_RESOURCE\_INFO

PGXC\_TOTAL\_USER\_RESOURCE\_INFO视图显示所有实例上用户实时资源消耗信息。该视图仅8.2.0及以上集群版本支持。

表 15-316 PGXC\_TOTAL\_USER\_RESOURCE\_INFO 字段

| 名称           | 类型               | 描述                                                                                                                 |
|--------------|------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| nodename     | name             | 实例名称，包含CN和DN。                                                                                                      |
| username     | name             | 用户名。                                                                                                               |
| used_memory  | integer          | 正在使用的内存大小，单位MB。<br>DN：显示当前DN上对应用户正在使用的内存大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户正在使用的内存累加和。                                           |
| total_memory | integer          | 可以使用的内存大小，单位MB。值为0表示未限制最大可用内存，其限制取决于数据库最大可用内存。<br>DN：显示当前DN上对应用户可以使用的内存大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可以使用的内存大小之和。           |
| used_cpu     | double precision | 正在使用的CPU核数（仅统计非默认资源池上复杂作业的CPU使用情况，且该值为相关控制组的CPU使用统计值）。<br>DN：显示当前DN上对应用户正在使用的CPU核数。<br>CN：显示所有DN上对应用户正在使用的CPU核数之和。 |



| 名称                | 类型      | 描述                                                                                                     |
|-------------------|---------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| total_cpu         | integer | 用户关联控制组的CPU核数总和。<br>DN：显示当前DN上对应用户能够使用的CPU核数。<br>CN：显示所有DN上对应用户能够使用的CPU核数之和。                           |
| used_space        | bigint  | 已使用的永久表存储空间大小，单位KB。<br>DN：显示当前DN上对应用户已使用的永久表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户已使用的永久表存储空间大小之和。                  |
| total_space       | bigint  | 可使用的永久表存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制永久表存储空间。<br>DN：显示当前DN上对应用户可使用的永久表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可使用的永久表存储空间大小之和。 |
| used_temp_space   | bigint  | 已使用的临时表存储空间大小，单位KB。<br>DN：显示当前DN上对应用户已使用的临时表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户已使用的临时表存储空间大小之和。                  |
| total_temp_space  | bigint  | 可使用的临时表存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制临时表存储空间。<br>DN：显示当前DN上对应用户可使用的临时表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可使用的临时表存储空间大小之和。 |
| used_spill_space  | bigint  | 已使用的算子落盘空间大小，单位KB。<br>DN：显示当前DN上对应用户已使用的算子落盘空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户已使用的算子落盘空间大小之和。                     |
| total_spill_space | bigint  | 可使用的算子落盘空间大小，单位KB，值为-1表示未限制算子落盘空间。<br>DN：显示当前DN上对应用户可使用的算子落盘空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可使用的算子落盘空间大小之和。     |

| 名称           | 类型               | 描述                                                                        |
|--------------|------------------|---------------------------------------------------------------------------|
| read_kbytes  | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑读的字节总数。单位KB。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑读的字节总数。单位KB。      |
| write_kbytes | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑写的字节总数。单位KB。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑写的字节总数。单位KB。      |
| read_counts  | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑读的次数之和。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑读的次数之和。                |
| write_counts | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上逻辑写的次数之和。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户逻辑写的次数之和。                |
| read_speed   | double precision | CN：过去5秒内，该用户在单个DN上逻辑读平均速率。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上逻辑读平均速率。单位KB/s。     |
| write_speed  | double precision | CN：过去5秒内，该用户在单个DN上逻辑写平均速率。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上逻辑写平均速率。单位KB/s。     |
| send_speed   | double precision | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上网络发送平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上网络发送平均速率。单位KB/s。 |
| recv_speed   | double precision | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上网络接收平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上网络接收平均速率。单位KB/s。 |

### 15.3.244 PGXC\_USER\_TRANSACTION

PGXC\_USER\_TRANSACTION视图提供查询所有CN上用户相关的事务信息。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。该视图仅在资源实时监控功能开启，即[enable\\_resource\\_track](#)为on时有效。

表 15-317 PGXC\_USER\_TRANSACTION 字段

| 名称               | 类型     | 描述      |
|------------------|--------|---------|
| node_name        | name   | 节点名称。   |
| username         | name   | 用户名称。   |
| commit_counter   | bigint | 提交次数。   |
| rollback_counter | bigint | 回滚次数。   |
| resp_min         | bigint | 最小响应时间。 |
| resp_max         | bigint | 最大响应时间。 |
| resp_avg         | bigint | 平均响应时间。 |
| resp_total       | bigint | 响应时间总和。 |

### 15.3.245 PGXC\_VARIABLE\_INFO

PGXC\_VARIABLE\_INFO视图用于查询集群中所有节点的xid、oid的状态。

表 15-318 PGXC\_VARIABLE\_INFO 字段

| 名称                        | 类型      | 描述                         |
|---------------------------|---------|----------------------------|
| node_name                 | text    | 节点名称。                      |
| nextOid                   | oid     | 该节点下一次生成的OID。              |
| nextXid                   | xid     | 该节点下一次生成的事务号。              |
| oldestXid                 | xid     | 该节点最早的事务号。                 |
| xidVacLimit               | xid     | 强制autovacuum的临界点。          |
| oldestXidDB               | oid     | 该节点datafrozenxid最小的数据库OID。 |
| lastExtendCSNL<br>ogpage  | integer | 最后一次扩展csnlog的页面号。          |
| startExtendCSN<br>Logpage | integer | csnlog扩展的起始页面号。            |
| nextCommitSeq<br>No       | integer | 该节点下次生成的csn号。              |
| latestCompleted<br>Xid    | xid     | 该节点提交或者回滚后节点上的最新事务号。       |
| startupMaxXid             | xid     | 该节点关机前的最后一个事务号。            |

## 15.3.246 PGXC\_WAIT\_DETAIL

PGXC\_WAIT\_DETAIL视图显示集群中所有节点SQL的详细等待链信息。该视图仅8.1.3.200及以上集群版本支持。

表 15-319 PGXC\_WAIT\_DETAIL 字段

| 名称                  | 类型                       | 描述                                         |
|---------------------|--------------------------|--------------------------------------------|
| level               | integer                  | 等待链中的层级，以1开始，每显示一层等待关系level会加1。            |
| lock_wait_hierarchy | text                     | 等待链，以节点名称：进程号->几点名称：等待进程号->节点名称：等待进程号->... |
| node_name           | text                     | 节点名称。                                      |
| db_name             | text                     | database名称。                                |
| thread_name         | text                     | 线程名称。                                      |
| query_id            | bigint                   | 查询语句的id。                                   |
| tid                 | bigint                   | 当前线程的线程号。                                  |
| lwtid               | integer                  | 当前线程的轻量级线程号。                               |
| ptid                | integer                  | streaming线程的父线程。                           |
| tlevel              | integer                  | streaming线程的层级。                            |
| smpid               | integer                  | 并行线程的ID。                                   |
| wait_status         | text                     | 当前线程的等待状态。                                 |
| wait_event          | text                     | 持有此锁或者在等待此锁的事务的虚拟id。                       |
| exec_cn             | boolean                  | 是否执行sql语句的cn节点。                            |
| wait_node           | text                     | 锁级别。                                       |
| query               | text                     | 查询语句。                                      |
| application_name    | text                     | 连接到该后端的应用名。                                |
| backend_start       | timestamp with time zone | 后端进程启动时间，即客户端连接服务器的时间。                     |
| xact_start          | timestamp with time zone | 当前事务的启动时间。                                 |
| query_start         | timestamp with time zone | 开始当前活跃查询的时间。                               |
| waiting             | boolean                  | 是否正处于等待状态。                                 |



```
11:52:08.084265+08 | 2023-03-14 11:52
:42.978132+08 | 2023-03-14 11:53:59.459575+08 | t | active
(5 rows)
```

----结束

15.3.247 PGXC\_WAIT\_EVENTS

PGXC\_WAIT\_EVENTS视图显示集群中各节点各类等待状态和事件的统计信息，其字段内容和[GS\\_WAIT\\_EVENTS](#)视图相同。需要有系统管理员权限才可以访问此视图。

表 15-320 PGXC\_WAIT\_EVENTS 字段

| 名称              | 类型     | 描述                                                   |
|-----------------|--------|------------------------------------------------------|
| nodename        | name   | 节点名称。                                                |
| type            | text   | 事件的类型，包括STATUS，LOCK_EVENT，LWLOCK_EVENT和IO_EVENT四种类型。 |
| event           | text   | 事件名称，可参考 <a href="#">PG_THREAD_WAIT_STATUS</a> 视图。   |
| wait            | bigint | 事件发生次数。该字段及以下字段均为进程运行中的累计值。                          |
| failed_wait     | bigint | 等待失败次数。当前版本中只有LOCK和LWLOCK等锁超时或失败才会使用该字段。             |
| total_wait_time | bigint | 该事件总持续时间。                                            |
| avg_wait_time   | bigint | 该事件平均持续时间。                                           |
| max_wait_time   | bigint | 该事件最大等待时间。                                           |
| min_wait_time   | bigint | 该事件最小等待时间。                                           |

15.3.248 PGXC\_WLM\_OPERATOR\_HISTORY

PGXC\_WLM\_OPERATOR\_HISTORY视图显示在所有CN上执行作业结束时的算子信息。此视图用于从DWS数据库中查询数据，数据库中的数据会被定时清理，清理周期为3分钟。

需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。具体的字段请参考[表15-321](#)。

表 15-321 GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO 的字段

| 名称       | 类型     | 描述                 |
|----------|--------|--------------------|
| nodename | text   | 执行语句的CN实例名称。       |
| queryid  | bigint | 语句执行使用的内部query_id。 |

| 名称                  | 类型                       | 描述                             |
|---------------------|--------------------------|--------------------------------|
| pid                 | bigint                   | 后端线程ID。                        |
| plan_node_id        | integer                  | 查询对应的执行计划的plan node id。        |
| plan_node_name      | text                     | 对应于plan_node_id的算子的名称。         |
| start_time          | timestamp with time zone | 该算子处理第一条数据的开始时间。               |
| duration            | bigint                   | 该算子到结束时候总的执行时间(ms)。            |
| query_dop           | integer                  | 当前算子执行时的并行度。                   |
| estimated_rows      | bigint                   | 优化器估算的行数信息。                    |
| tuple_processed     | bigint                   | 当前算子返回的元素个数。                   |
| min_peak_memory     | integer                  | 当前算子在所有DN上的最小内存峰值(MB)。         |
| max_peak_memory     | integer                  | 当前算子在所有DN上的最大内存峰值(MB)。         |
| average_peak_memory | integer                  | 当前算子在所有DN上的平均内存峰值(MB)。         |
| memory_skew_percent | integer                  | 当前算子在各DN间的内存使用倾斜率。             |
| min_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。 |
| max_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。 |
| average_spill_size  | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。 |
| spill_skew_percent  | integer                  | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                |
| min_cpu_time        | bigint                   | 该算子在所有DN上的最小执行时间(ms)。          |
| max_cpu_time        | bigint                   | 该算子在所有DN上的最大执行时间(ms)。          |
| total_cpu_time      | bigint                   | 该算子在所有DN上的总执行时间(ms)。           |
| cpu_skew_percent    | integer                  | DN间执行时间的倾斜率。                   |

| 名称      | 类型   | 描述                                                                                                                                                                                                                                                |
|---------|------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| warning | text | 主要显示如下几类告警信息：<br>1. Sort/SetOp/HashAgg/HashJoin spill<br>2. Spill file size large than 256MB<br>3. Broadcast size large than 100MB<br>4. Early spill<br>5. Spill times is greater than 3<br>6. Spill on memory adaptive<br>7. Hash table conflict |

### 15.3.249 PGXC\_WLM\_OPERATOR\_INFO

PGXC\_WLM\_OPERATOR\_INFO视图显示在所有CN上执行作业结束时的算子信息。此视图的数据直接从系统表[GS\\_WLM\\_OPERATOR\\_INFO](#)获取。

需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

须知

PGXC\_WLM\_OPERATOR\_INFO视图表仅支持在[postgres](#)数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

PGXC\_WLM\_OPERATOR\_INFO视图的字段同[GS\\_WLM\\_OPERATOR\\_INFO](#)相同，具体字段内容如下：

表 15-322 GS\_WLM\_OPERATOR\_INFO 的字段

| 名称             | 类型                       | 描述                      |
|----------------|--------------------------|-------------------------|
| nodename       | text                     | 执行语句的CN实例名称。            |
| queryid        | bigint                   | 语句执行使用的内部query_id。      |
| pid            | bigint                   | 后端线程ID。                 |
| plan_node_id   | integer                  | 查询对应的执行计划的plan node id。 |
| plan_node_name | text                     | 对应于plan_node_id的算子的名称。  |
| start_time     | timestamp with time zone | 该算子处理第一条数据的开始时间。        |
| duration       | bigint                   | 该算子到结束时候总的执行时间(ms)。     |
| query_dop      | integer                  | 当前算子执行时的并行度。            |



| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                |
|---------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| estimated_rows      | bigint  | 优化器估算的行数信息。                                                                                                                                                                                                                                       |
| tuple_processed     | bigint  | 当前算子返回的元素个数。                                                                                                                                                                                                                                      |
| min_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最小内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| max_peak_memory     | integer | 当前算子在所有DN上的最大内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| average_peak_memory | integer | 当前算子在所有DN上的平均内存峰值(MB)。                                                                                                                                                                                                                            |
| memory_skew_percent | integer | 当前算子在各DN间的内存使用倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                |
| min_spill_size      | integer | 若发生下盘, 所有下盘DN的最小下盘数据量(MB), 默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| max_spill_size      | integer | 若发生下盘, 所有下盘DN的最大下盘数据量(MB), 默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| average_spill_size  | integer | 若发生下盘, 所有下盘DN的平均下盘数据量(MB), 默认为0。                                                                                                                                                                                                                  |
| spill_skew_percent  | integer | 若发生下盘, DN间下盘倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                  |
| min_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最小执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| max_cpu_time        | bigint  | 该算子在所有DN上的最大执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| total_cpu_time      | bigint  | 该算子在所有DN上的总执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                              |
| cpu_skew_percent    | integer | DN间执行时间的倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                      |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息:<br>1. Sort/SetOp/HashAgg/HashJoin spill<br>2. Spill file size large than 256MB<br>3. Broadcast size large than 100MB<br>4. Early spill<br>5. Spill times is greater than 3<br>6. Spill on memory adaptive<br>7. Hash table conflict |

### 15.3.250 PGXC\_WLM\_OPERATOR\_STATISTICS

PGXC\_WLM\_OPERATOR\_STATISTICS视图显示在所有CN上正在执行作业的算子信息。系统管理员权限可以查询集群所有用户的作业算子信息, 普通用户仅可查询自己的作业算子信息。

PGXC\_WLM\_OPERATOR\_STATISTICS视图的字段同表15-163相同，具体字段内容如下：

表 15-323 GS\_WLM\_OPERATOR\_STATISTICS 字段

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                      |
|---------------------|--------------------------|---------------------------------------------------------|
| queryid             | bigint                   | 语句执行使用的内部query_id。                                      |
| pid                 | bigint                   | 后端线程ID。                                                 |
| plan_node_id        | integer                  | 查询对应的执行计划的plan node id。                                 |
| plan_node_name      | text                     | 对应于plan_node_id的算子的名称，算子名称长度最大为127字符（不包含空格等格式化字符）。      |
| start_time          | timestamp with time zone | 该算子第一次开始执行的时间。                                          |
| duration            | bigint                   | 该算子从开始执行直到结束时总的执行时间(ms)。                                |
| status              | text                     | 当前算子的执行状态，包括waiting、running和finished。                   |
| query_dop           | integer                  | 当前算子执行时的并行度。                                            |
| estimated_rows      | bigint                   | 优化器估算的行数信息，若返回的预估行数超过int64_max时，显示为int64_max。           |
| tuple_processed     | bigint                   | 当前算子在所有DN上的返回的元素个数总和，若返回的预估行数超过int64_max时，显示为int64_max。 |
| min_peak_memory     | integer                  | 当前算子在所有DN上的最小内存峰值(MB)。                                  |
| max_peak_memory     | integer                  | 当前算子在所有DN上的最大内存峰值(MB)。                                  |
| average_peak_memory | integer                  | 当前算子在所有DN上的平均内存峰值(MB)。                                  |
| memory_skew_percent | integer                  | 当前算子在各DN间的内存使用倾斜率。                                      |
| min_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最小逻辑下盘数据量(MB)，默认为0。                        |
| max_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最大逻辑下盘数据量(MB)，默认为0。                        |
| average_spill_size  | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的平均逻辑下盘数据量(MB)，默认为0。                        |

| 名称                 | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                |
|--------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| spill_skew_percent | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                   |
| min_cpu_time       | bigint  | 该算子在所有DN上的最小执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| max_cpu_time       | bigint  | 该算子在所有DN上的最大执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                             |
| total_cpu_time     | bigint  | 该算子在所有DN上的总执行时间(ms)。                                                                                                                                                                                                                              |
| cpu_skew_percent   | integer | DN间执行时间的倾斜率。                                                                                                                                                                                                                                      |
| warning            | text    | 主要显示如下几类告警信息：<br>1. Sort/SetOp/HashAgg/HashJoin spill<br>2. Spill file size large than 256MB<br>3. Broadcast size large than 100MB<br>4. Early spill<br>5. Spill times is greater than 3<br>6. Spill on memory adaptive<br>7. Hash table conflict |
| parent_id          | integer | 该算子节点的父节点id。                                                                                                                                                                                                                                      |
| exec_count         | integer | 该算子节点在所有DN上的最大执行次数。                                                                                                                                                                                                                               |
| progress           | text    | 该算子的进度信息，第一个算子展示的是作业整体的进度。其他算子展示的是当前算子进度信息。                                                                                                                                                                                                       |
| min_net_size       | bigint  | 该算子在所有DN上的最小网络通信数据量(KB)，主要涉及网络算子。                                                                                                                                                                                                                 |
| max_net_size       | bigint  | 该算子在所有DN上的最大网络通信数据量(KB)，主要涉及网络算子。                                                                                                                                                                                                                 |
| total_net_size     | bigint  | 该算子在所有DN上的总网络通信数据量(KB)，主要涉及网络算子。                                                                                                                                                                                                                  |
| min_read_bytes     | bigint  | 该算子在所有DN上的最小磁盘读取数据量(KB)。                                                                                                                                                                                                                          |
| max_read_bytes     | bigint  | 该算子在所有DN上的最大磁盘读取数据量(KB)。                                                                                                                                                                                                                          |
| total_read_bytes   | bigint  | 该算子在所有DN上的总磁盘读取数据量(KB)。                                                                                                                                                                                                                           |
| min_write_bytes    | bigint  | 该算子在所有DN上的最小磁盘写入数据量(KB)。                                                                                                                                                                                                                          |
| max_write_bytes    | bigint  | 该算子在所有DN上的最大磁盘写入数据量(KB)。                                                                                                                                                                                                                          |

| 名称                | 类型     | 描述                      |
|-------------------|--------|-------------------------|
| total_write_bytes | bigint | 该算子在所有DN上的总磁盘写入数据量(KB)。 |

### 15.3.251 PGXC\_WLM\_SESSION\_INFO

PGXC\_WLM\_SESSION\_INFO视图显示在所有CN上执行作业结束后的负载管理记录。此视图信息来源于系统表[GS\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#)。

须知

PGXC\_WLM\_SESSION\_INFO视图仅支持在postgres数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

表 15-324 PGXC\_WLM\_SESSION\_INFO 字段

| 名称               | 类型                       | 描述                                                                     |
|------------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------|
| datid            | oid                      | 连接后端的数据库OID。                                                           |
| dbname           | text                     | 连接后端的数据库名称。                                                            |
| schemaname       | text                     | 模式名。                                                                   |
| nodename         | text                     | 语句执行的CN名称。                                                             |
| username         | text                     | 连接到后端的用户名。                                                             |
| application_name | text                     | 连接到后端的应用名。                                                             |
| client_addr      | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。 |
| client_hostname  | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。 |
| client_port      | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                    |
| query_band       | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                               |
| block_time       | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，包含语句解析和优化时间，单位ms。                                           |
| start_time       | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                             |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                                      |
|---------------------|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| finish_time         | timestamp with time zone | 语句执行的结束时间。                                                                              |
| duration            | bigint                   | 语句实际执行的时间，单位ms。                                                                         |
| estimate_total_time | bigint                   | 语句预估执行时间，单位ms。                                                                          |
| status              | text                     | 语句执行结束状态：正常为finished，异常为aborted。该处记录的语句状态应为数据库服务端执行状态，当服务器端执行成功，结果集返回时报错，该语句应为finished。 |
| abort_info          | text                     | 语句执行结束状态为aborted时显示异常信息。                                                                |
| resource_pool       | text                     | 用户使用的资源池。                                                                               |
| control_group       | text                     | 语句所使用的Cgroup。                                                                           |
| estimate_memory     | integer                  | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。                         |
| min_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                                   |
| max_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                                   |
| average_peak_memory | integer                  | 语句执行过程中的内存使用平均值，单位MB。                                                                   |
| memory_skew_percent | integer                  | 语句各DN间的内存使用倾斜率。                                                                         |
| spill_info          | text                     | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。              |
| min_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。                                                          |
| max_spill_size      | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。                                                          |
| average_spill_size  | integer                  | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。                                                          |
| spill_skew_percent  | integer                  | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                                         |
| min_dn_time         | bigint                   | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                                   |

| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                      |
|---------------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| max_dn_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                   |
| average_dn_time     | bigint  | 语句在所有DN上的平均执行时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                   |
| dntime_skew_percent | integer | 语句在各DN间的执行时间倾斜率。                                                                                                                                                                                                        |
| min_cpu_time        | bigint  | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                  |
| max_cpu_time        | bigint  | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                  |
| total_cpu_time      | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                                                                                                                                                                   |
| cpu_skew_percent    | integer | 语句在DN间的CPU时间倾斜率。                                                                                                                                                                                                        |
| min_peak_iops       | integer | 语句在所有DN上的每秒最小IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                                                                                                                                                                  |
| max_peak_iops       | integer | 语句在所有DN上的每秒最大IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                                                                                                                                                                  |
| average_peak_iops   | integer | 语句在所有DN上的每秒平均IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                                                                                                                                                                  |
| iops_skew_percent   | integer | 语句在DN间的IO倾斜率。                                                                                                                                                                                                           |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警：<br>1. Spill file size large than 256MB<br>2. Broadcast size large than 100MB<br>3. Early spill<br>4. Spill times is greater than 3<br>5. Spill on memory adaptive<br>6. Hash table conflict |
| queryid             | bigint  | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                      |
| query               | text    | 执行的语句，最多可保留64KB长度的字符串。                                                                                                                                                                                                  |
| query_plan          | text    | 语句的执行计划。<br>规格限制：<br>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。<br>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。                                             |

| 名称                   | 类型           | 描述                                                           |
|----------------------|--------------|--------------------------------------------------------------|
| node_group           | text         | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                               |
| pid                  | bigint       | 语句的后端线程的PID。                                                 |
| lane                 | text         | 语句执行时所在的快慢车道。                                                |
| unique_sql_id        | bigint       | 归一化的Unique SQL ID。                                           |
| session_id           | text         | 在数据库系统中唯一标记一个session，格式：session_start_time.tid.node_name。    |
| min_read_bytes       | bigint       | 语句在所有DN上的最小IO读字节数，单位Bytes。                                   |
| max_read_bytes       | bigint       | 语句在所有DN上的最大IO读字节数，单位Bytes。                                   |
| average_read_bytes   | bigint       | 语句在所有DN上的平均IO读字节数，单位Bytes。                                   |
| min_write_bytes      | bigint       | 语句在所有DN上的最小IO写字节数，单位Bytes。                                   |
| max_write_bytes      | bigint       | 语句在所有DN上的最大IO写字节数，单位Bytes。                                   |
| average_write_bytes  | bigint       | 语句在所有DN上的平均IO写字节数，单位Bytes。                                   |
| recv_pkg             | bigint       | 语句在所有DN上的通信包接收总量，单位packages。                                 |
| send_pkg             | bigint       | 语句在所有DN上的通信包发送总量，单位packages。                                 |
| recv_bytes           | bigint       | 语句在所有DN上的通信流接收数据总量，单位Byte。                                   |
| send_bytes           | bigint       | 语句在所有DN上的通信流发送数据总量，单位Byte。                                   |
| stmt_type            | text         | 语句对应的查询类型。                                                   |
| except_info          | text         | 语句触发的异常规则信息。                                                 |
| parse_time           | bigint       | 语句排队前的解析总时间（包含词法语法解析，优化重写和计划生成时间），单位ms。该字段仅8.3.0.100及以上版本支持。 |
| unique_plan_id       | bigint       | 归一化的Unique plan id。                                          |
| sql_hash             | text         | 归一化的sql hash。                                                |
| plan_hash            | text         | 归一化的plan hash。                                               |
| disk_cache_hit_ratio | numeric(5,2) | 磁盘缓存命中率。该字段仅对3.0表及外表生效。                                      |

| 名称                          | 类型     | 描述                                                              |
|-----------------------------|--------|-----------------------------------------------------------------|
| disk_cache_disk_read_size   | bigint | 读取磁盘缓存数据的总大小，单位MB。该字段仅对3.0表及外表生效。                               |
| disk_cache_disk_write_size  | bigint | 写入磁盘缓存的数据总大小，单位MB。该字段仅对3.0表及外表生效。                               |
| disk_cache_remote_read_size | bigint | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的总大小，单位MB。该字段仅对3.0表及外表生效。                       |
| disk_cache_remote_read_time | bigint | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的次数。该字段仅对3.0表及外表生效。                             |
| vfs_scan_bytes              | bigint | OBS虚拟文件系统接收到上层请求的扫描的字节数，单位Bytes。该字段仅对3.0表及外表生效。                 |
| vfs_remote_read_bytes       | bigint | OBS虚拟文件系统实际从OBS读取的字节数，单位Bytes。该字段仅对3.0表及外表生效。                   |
| preload_submit_time         | bigint | 预读流程提交IO请求的总时间，单位μs。该字段仅对3.0表生效。                                |
| preload_wait_time           | bigint | 预读流程等待IO请求的总时间，单位μs。该字段仅对3.0表生效。                                |
| preload_wait_count          | bigint | 预读流程等待IO请求的总次数。该字段仅对3.0表生效。                                     |
| disk_cache_load_time        | bigint | 读取磁盘缓存的总时间，单位μs。该字段仅对3.0表及外表生效。                                 |
| disk_cache_conflict_count   | bigint | 读取磁盘缓存中block产生哈希冲突的次数。该字段仅对3.0表及外表生效。                           |
| disk_cache_error_count      | bigint | 读取磁盘缓存失败的次数。该字段仅对3.0表及外表生效。                                     |
| disk_cache_error_code       | bigint | 读取磁盘缓存失败的错误码。该字段仅对3.0表及外表生效。                                    |
| obs_io_req_avg_rtt          | bigint | OBS IO请求的平均RTT(Round Trip Time, IO请求往返时间)，单位为μs。该字段仅对3.0表及外表生效。 |
| obs_io_req_avg_latency      | bigint | OBS IO请求的平均延迟，单位为μs。该字段仅对3.0表及外表生效。                             |
| obs_io_req_lateness_gt_1s   | bigint | OBS IO请求延迟超过1s的数量。该字段仅对3.0表及外表生效。                               |
| obs_io_req_lateness_gt_10s  | bigint | OBS IO请求延迟超过10s的数量。该字段仅对3.0表及外表生效。                              |
| obs_io_req_count            | bigint | OBS IO请求的总数量。该字段仅对3.0表及外表生效。                                    |



| 名称                          | 类型     | 描述                              |
|-----------------------------|--------|---------------------------------|
| obs_io_req_retry_count      | bigint | OBS IO请求重试的总次数。该字段仅对3.0表及外表生效。  |
| obs_io_req_rate_limit_count | bigint | OBS IO请求被流控的总次数。该字段仅对3.0表及外表生效。 |
| gxid                        | xid    | 语句事务ID号。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| inserted_rows               | bigint | 语句插入的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| deleted_rows                | bigint | 语句删除的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| updated_rows                | bigint | 语句更新的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |
| returned_rows               | bigint | 语句查询的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 |

### 15.3.252 PGXC\_WLM\_SESSION\_HISTORY

PGXC\_WLM\_SESSION\_HISTORY视图显示在所有CN上执行作业结束后的负载管理记录。此视图用于从DWS数据库中查询数据，数据库中的数据会被定时清理，清理周期为3分钟。

须知

PGXC\_WLM\_SESSION\_HISTORY视图仅支持在**postgres**数据库中查询，其它数据库中查询会直接报错。

PGXC\_WLM\_SESSION\_HISTORY视图的字段同[GS\\_WLM\\_SESSION\\_HISTORY](#)相同，具体字段内容如下：

表 15-325 GS\_WLM\_SESSION\_HISTORY 字段

| 名称         | 类型   | 描述           |
|------------|------|--------------|
| datid      | oid  | 连接后端的数据库OID。 |
| dbname     | text | 连接后端的数据库名称。  |
| schemaname | text | 模式名。         |
| nodename   | text | 语句执行的CN名称。   |
| username   | text | 连接到后端的用户名。   |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                                      |
|---------------------|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------|
| application_name    | text                     | 连接到后端的应用名。                                                                              |
| client_addr         | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。                  |
| client_hostname     | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。                  |
| client_port         | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                                     |
| query_band          | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                                                |
| block_time          | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，包含语句解析和优化时间，单位ms。                                                            |
| start_time          | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                                              |
| finish_time         | timestamp with time zone | 语句执行的结束时间。                                                                              |
| duration            | bigint                   | 语句实际执行的时间，单位ms。                                                                         |
| estimate_total_time | bigint                   | 语句预估执行时间，单位ms。                                                                          |
| status              | text                     | 语句执行结束状态：正常为finished，异常为aborted。该处记录的语句状态应为数据库服务端执行状态，当服务器端执行成功，结果集返回时报错，该语句应为finished。 |
| abort_info          | text                     | 语句执行结束状态为aborted时显示异常信息。                                                                |
| resource_pool       | text                     | 用户使用的资源池。                                                                               |
| control_group       | text                     | 语句所使用的Cgroup。                                                                           |
| estimate_memory     | integer                  | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。                         |
| min_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                                   |
| max_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                                   |
| average_peak_memory | integer                  | 语句执行过程中的内存使用平均值，单位MB。                                                                   |

| 名称                   | 类型      | 描述                                                                         |
|----------------------|---------|----------------------------------------------------------------------------|
| memory_skew_percent  | integer | 语句各DN间的内存使用倾斜率。                                                            |
| spill_info           | text    | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。 |
| min_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| max_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| average_spill_size   | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量(MB)，默认为0。                                             |
| spill_skew_percent   | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                            |
| min_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                      |
| max_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                      |
| average_dn_time      | bigint  | 语句在所有DN上的平均执行时间，单位ms。                                                      |
| dn_time_skew_percent | integer | 语句在各DN间的执行时间倾斜率。                                                           |
| min_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位ms。                                                     |
| max_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位ms。                                                     |
| total_cpu_time       | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                      |
| cpu_skew_percent     | integer | 语句在DN间的CPU时间倾斜率。                                                           |
| min_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最小IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| max_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最大IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| average_peak_iops    | integer | 语句在所有DN上的每秒平均IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| iops_skew_percent    | integer | 语句在DN间的IO倾斜率。                                                              |

| 名称                  | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
|---------------------|--------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| warning             | text   | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警： <ol style="list-style-type: none"> <li>1. Spill file size large than 256MB</li> <li>2. Broadcast size large than 100MB</li> <li>3. Early spill</li> <li>4. Spill times is greater than 3</li> <li>5. Spill on memory adaptive</li> <li>6. Hash table conflict</li> </ol> |
| queryid             | bigint | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| query               | text   | 执行的语句，最多可保留64KB长度的字符串。                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| query_plan          | text   | 语句的执行计划。<br>规格限制： <ol style="list-style-type: none"> <li>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。</li> <li>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。</li> </ol>                                                                     |
| node_group          | text   | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                                                                                                       |
| pid                 | bigint | 语句的后端线程的pid。                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
| lane                | text   | 语句执行时所在的快慢车道。                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| unique_sql_id       | bigint | 归一化的Unique SQL ID。                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
| session_id          | text   | 在数据库系统中唯一标记一个session，格式：session_start_time.tid.node_name。                                                                                                                                                                                                                                            |
| min_read_bytes      | bigint | 语句在所有DN上的最小IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| max_read_bytes      | bigint | 语句在所有DN上的最大IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| average_read_bytes  | bigint | 语句在所有DN上的平均IO读字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| min_write_bytes     | bigint | 语句在所有DN上的最小IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| max_write_bytes     | bigint | 语句在所有DN上的最大IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                                                                                           |
| average_write_bytes | bigint | 语句在所有DN上的平均IO写字节数，单位Bytes。                                                                                                                                                                                                                                                                           |

| 名称                          | 类型           | 描述                                                                                                                                                                                                                                |
|-----------------------------|--------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| recv_pkg                    | bigint       | 语句在所有DN上的通信包接收总量，单位 packages。                                                                                                                                                                                                     |
| send_pkg                    | bigint       | 语句在所有DN上的通信包发送总量，单位 packages。                                                                                                                                                                                                     |
| recv_bytes                  | bigint       | 语句在所有DN上的通信流接收数据总量，单位 Byte。                                                                                                                                                                                                       |
| send_bytes                  | bigint       | 语句在所有DN上的通信流发送数据总量，单位 Byte。                                                                                                                                                                                                       |
| stmt_type                   | text         | 语句对应的查询类型。                                                                                                                                                                                                                        |
| except_info                 | text         | 语句触发的异常规则信息。                                                                                                                                                                                                                      |
| unique_plan_id              | bigint       | 归一化的Unique plan id。                                                                                                                                                                                                               |
| sql_hash                    | text         | 归一化的sql hash。                                                                                                                                                                                                                     |
| plan_hash                   | text         | 归一化的plan hash。                                                                                                                                                                                                                    |
| use_plan_baseline           | text         | 当前语句执行是否使用了绑定的计划。如果使用了，则显示pg_plan_baseline中的plan_baseline列的名字。                                                                                                                                                                    |
| outline_name                | text         | 该语句计划对应的outline的名字。                                                                                                                                                                                                               |
| loader_status               | text         | 保存导入导出类业务信息的json串具体如下。<br>1. address: 互联互通对端集群的地址，源集群会显示端口号。<br>2. direction: 导入导出业务类型，取值包括gds to file、gds from file、gds to pipe、gds from pipe、copy from、copy to。<br>3. min/max/total_lines/bytes: 导入导出语句在所有DN上字节数的行数/最小值/最大值/总和。 |
| parse_time                  | bigint       | 语句排队前的解析总时间（包含词法语法解析，优化重写和计划生成时间），单位ms。该字段仅8.3.0.100及以上集群版本支持。                                                                                                                                                                    |
| disk_cache_hit_ratio        | numeric(5,2) | 磁盘缓存命中率。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                       |
| disk_cache_disk_read_size   | bigint       | 读取磁盘缓存数据的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                             |
| disk_cache_disk_write_size  | bigint       | 写入磁盘缓存的数据总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                             |
| disk_cache_remote_read_size | bigint       | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                     |

| 名称                          | 类型     | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     |
|-----------------------------|--------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| disk_cache_remote_read_time | bigint | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                |
| vfs_scan_bytes              | bigint | OBS虚拟文件系统接收到上层请求的扫描的字节数，单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
| vfs_remote_read_bytes       | bigint | OBS虚拟文件系统实际从OBS读取的字节数，单位Bytes。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      |
| preload_submit_time         | bigint | 预读流程提交IO请求的总时间，单位 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
| preload_wait_time           | bigint | 预读流程等待IO请求的总时间，单位 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             |
| preload_wait_count          | bigint | 预读流程等待IO请求的总次数。该字段仅对存算分离3.0表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| disk_cache_load_time        | bigint | 读取磁盘缓存的总时间，单位 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| disk_cache_conflict_count   | bigint | 读取磁盘缓存中block产生哈希冲突的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              |
| disk_cache_error_count      | bigint | 读取磁盘缓存失败的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        |
| disk_cache_error_code       | bigint | 读取磁盘缓存失败的错误码，可能产生多个错误码，读取磁盘缓存失败会发起OBS远程读并重写缓存块，错误码类型如下。该字段仅对3.0表及外表生效。 <ul style="list-style-type: none"><li>• 1：磁盘缓存块产生哈希冲突。</li><li>• 2：磁盘缓存块的生成时间晚于OldestXmin事务。</li><li>• 4：磁盘缓存读取缓存文件调用pread系统调用失败。</li><li>• 8：磁盘缓存块的数据版本不匹配。</li><li>• 16：写缓存写入的数据版本与最新版本不匹配。</li><li>• 32：打开缓存块对应的缓存文件失败。</li><li>• 64：磁盘缓存读取数据大小不匹配。</li><li>• 128：磁盘缓存块中记录的csn不匹配。</li></ul> |
| obs_io_req_avg_rtt          | bigint | OBS IO请求的平均RTT(Round Trip Time，IO请求往返时间)，单位为 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                               |
| obs_io_req_avg_latency      | bigint | OBS IO请求的平均延迟，单位为 $\mu$ s。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          |

| 名称                          | 类型     | 描述                                     |
|-----------------------------|--------|----------------------------------------|
| obs_io_req_lateness_gt_1s   | bigint | OBS IO请求延迟超过1s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。  |
| obs_io_req_lateness_gt_10s  | bigint | OBS IO请求延迟超过10s的数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。 |
| obs_io_req_count            | bigint | OBS IO请求的总数量。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。       |
| obs_io_req_retry_count      | bigint | OBS IO请求重试的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。     |
| obs_io_req_rate_limit_count | bigint | OBS IO请求被流控的总次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。    |
| gxid                        | xid    | 语句事务ID号。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。        |
| inserted_rows               | bigint | 语句插入的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。        |
| deleted_rows                | bigint | 语句删除的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。        |
| updated_rows                | bigint | 语句更新的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。        |
| returned_rows               | bigint | 语句查询的行数。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。        |

### 15.3.253 PGXC\_WLM\_SESSION\_STATISTICS

PGXC\_WLM\_SESSION\_STATISTICS视图显示在所有CN上正在执行的作业的负载管理信息。

表 15-326 PGXC\_WLM\_SESSION\_STATISTICS 字段

| 名称               | 类型   | 描述           |
|------------------|------|--------------|
| datid            | oid  | 连接后端的数据OID。  |
| dbname           | name | 连接后端的数据库名称。  |
| schemaname       | text | 模式名。         |
| nodename         | text | 语句执行的CN节点名称。 |
| username         | name | 连接到后端的用户名。   |
| application_name | text | 连接到后端的应用名。   |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                                                     |
|---------------------|--------------------------|------------------------------------------------------------------------|
| client_addr         | inet                     | 连接到后端的客户端的IP地址。如果此字段是null，它表明通过服务器机器上UNIX套接字连接客户端或者这是内部进程，如autovacuum。 |
| client_hostname     | text                     | 客户端的主机名，这个字段是通过client_addr的反向DNS查找得到。这个字段只有在启动log_hostname且使用IP连接时才非空。 |
| client_port         | integer                  | 客户端用于与后端通讯的TCP端口号，如果使用Unix套接字，则为-1。                                    |
| query_band          | text                     | 用于标识作业类型，可通过GUC参数query_band进行设置，默认为空字符串。                               |
| pid                 | bigint                   | 后端线程ID。                                                                |
| block_time          | bigint                   | 语句执行前的阻塞时间，单位ms。                                                       |
| start_time          | timestamp with time zone | 语句执行的开始时间。                                                             |
| duration            | bigint                   | 语句已经执行的时间，单位ms。                                                        |
| estimate_total_time | bigint                   | 语句执行预估总时间，单位ms。                                                        |
| estimate_left_time  | bigint                   | 语句执行预估剩余时间，单位ms。                                                       |
| enqueue             | text                     | 工作负载管理资源状态。                                                            |
| resource_pool       | name                     | 用户使用的资源池。                                                              |
| control_group       | text                     | 语句所使用的Cgroup。                                                          |
| estimate_memory     | integer                  | 语句在单个实例上预估使用的内存，单位MB。该字段只有当GUC参数enable_dynamic_workload为on时才有效。        |
| min_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最小内存峰值，单位MB。                                                  |
| max_peak_memory     | integer                  | 语句在所有DN上的最大内存峰值，单位MB。                                                  |
| average_peak_memory | integer                  | 语句执行过程中的内存使用平均值，单位MB。                                                  |
| memory_skew_percent | integer                  | 语句在各DN间的内存使用倾斜率。                                                       |



| 名称                   | 类型      | 描述                                                                         |
|----------------------|---------|----------------------------------------------------------------------------|
| spill_info           | text    | 语句在所有DN上的下盘信息：<br>None：所有DN均未下盘。<br>All：所有DN均下盘。<br>[a:b]：数量为b个DN中有a个DN下盘。 |
| min_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最小下盘数据量 (MB)，默认为0。                                            |
| max_spill_size       | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的最大下盘数据量 (MB)，默认为0。                                            |
| average_spill_size   | integer | 若发生下盘，所有下盘DN的平均下盘数据量 (MB)，默认为0。                                            |
| spill_skew_percent   | integer | 若发生下盘，DN间下盘倾斜率。                                                            |
| min_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最小执行时间，单位ms。                                                      |
| max_dn_time          | bigint  | 语句在所有DN上的最大执行时间，单位ms。                                                      |
| average_dn_time      | bigint  | 语句在所有DN上的平均执行时间，单位ms。                                                      |
| dn_time_skew_percent | integer | 语句在各DN间的执行时间倾斜率。                                                           |
| min_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最小CPU时间，单位ms。                                                     |
| max_cpu_time         | bigint  | 语句在所有DN上的最大CPU时间，单位ms。                                                     |
| total_cpu_time       | bigint  | 语句在所有DN上的CPU总时间，单位ms。                                                      |
| cpu_skew_percent     | integer | 语句在各DN间的CPU时间倾斜率。                                                          |
| min_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最小IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| max_peak_iops        | integer | 语句在所有DN上的每秒最大IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| average_peak_iops    | integer | 语句在所有DN上的每秒平均IO峰值（列存单位是次/s，行存单位是万次/s）。                                     |
| iops_skew_percent    | integer | 语句在DN间的IO倾斜率。                                                              |
| min_read_speed       | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最小IO读速率，单位KB/s。                                       |
| max_read_speed       | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最大IO读速率，单位KB/s。                                       |

| 名称                  | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                      |
|---------------------|---------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| average_read_speed  | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的平均IO读速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| min_write_speed     | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最小IO写速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| max_write_speed     | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的最大IO写速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| average_write_speed | integer | 一个监控周期（5s）内，语句在所有DN上的平均IO写速率，单位KB/s。                                                                                                                                                                                    |
| recv_pkg            | bigint  | 语句在所有DN上的通信包接收总量，单位packages。                                                                                                                                                                                            |
| send_pkg            | bigint  | 语句在所有DN上的通信包发送总量，单位packages。                                                                                                                                                                                            |
| recv_bytes          | bigint  | 语句在所有DN上的通信流接收数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                              |
| send_bytes          | bigint  | 语句在所有DN上的通信流发送数据总量，单位Byte。                                                                                                                                                                                              |
| warning             | text    | 主要显示如下几类告警信息以及SQL自诊断调优相关告警：<br>1. Spill file size large than 256MB<br>2. Broadcast size large than 100MB<br>3. Early spill<br>4. Spill times is greater than 3<br>5. Spill on memory adaptive<br>6. Hash table conflict |
| unique_sql_id       | bigint  | 归一化的Unique SQL ID。                                                                                                                                                                                                      |
| queryid             | bigint  | 语句执行使用的内部query id。                                                                                                                                                                                                      |
| query               | text    | 正在执行的语句。                                                                                                                                                                                                                |
| query_plan          | text    | 语句的执行计划。<br>规格限制：<br>1. DML语句都会显示执行计划，DDL语句不显示执行计划。<br>2. 当用户下发PBE(Parse Bind Execute)批处理语句时，为了便于分析语句情况，自8.2.1.100集群版本开始，为批处理的PBE语句的执行计划添加数据绑定次数，显示为“PBE bind times: 次数”格式。                                             |
| node_group          | text    | 语句所属用户对应的逻辑集群。                                                                                                                                                                                                          |
| stmt_type           | text    | 语句所对应的查询类型。                                                                                                                                                                                                             |

| 名称                          | 类型            | 描述                                                           |
|-----------------------------|---------------|--------------------------------------------------------------|
| except_info                 | text          | 语句触发的异常规则信息。                                                 |
| parse_time                  | bigint        | 语句排队前的解析总时间（包含词法语法解析，优化重写和计划生成时间），单位ms。该字段仅8.3.0.100及以上版本支持。 |
| unique_plan_id              | bigint        | 归一化的Unique plan id。                                          |
| sql_hash                    | text          | 归一化的sql hash。                                                |
| plan_hash                   | text          | 归一化的plan hash。                                               |
| disk_cache_hit_ratio        | numeric(5, 2) | 磁盘缓存命中率。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                                  |
| disk_cache_disk_read_size   | bigint        | 读取磁盘缓存数据的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                        |
| disk_cache_disk_write_size  | bigint        | 写入磁盘缓存的数据总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                        |
| disk_cache_remote_read_size | bigint        | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的总大小，单位MB。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                |
| disk_cache_remote_read_time | bigint        | 读取磁盘缓存失败，远程直读OBS的次数。该字段仅对存算分离3.0表及外表生效。                      |
| block_name                  | text          | 与语句匹配的对应拦截规则名                                                |

### 15.3.254 PGXC\_WLM\_TABLE\_DISTRIBUTION\_SKEWNESS

PGXC\_WLM\_TABLE\_DISTRIBUTION\_SKEWNESS视图展示当前库中表的数据分布倾斜情况。支持快速查看当前库中所有表在各节点的存储空间分布倾斜大小情况。该视图仅8.2.1及以上集群版本支持。

倾斜率的计算方式：倾斜率(SKEW\_PERCENT)= (最大值 - 平均值) \* 100/最大值

表 15-327 PGXC\_WLM\_TABLE\_DISTRIBUTION\_SKEWNESS 字段

| 名称          | 类型              | 描述                           |
|-------------|-----------------|------------------------------|
| schema_name | name            | 表所在的模式名称。                    |
| table_name  | name            | 表名。                          |
| total_size  | numeric         | 表在各个节点上的存储空间大小总和值，单位：字节。     |
| avg_size    | numeric(1000,0) | 表在各个节点上的存储空间大小的平均值，单位：字节。    |
| max_percent | numeric         | 表在各个节点上的存储空间的最大值占总和值的百分比(%)。 |

| 名称           | 类型      | 描述                           |
|--------------|---------|------------------------------|
| min_percent  | numeric | 表在各个节点上的存储空间的最小值占总和值的百分比(%)。 |
| skew_percent | numeric | 表的倾斜率信息(%)。                  |

 说明

- 使用本视图查询指定表存储分布信息，需要具备指定表的SELECT权限。
- 该函数基于PG\_RELFILENODE\_SIZE系统表上的物理文件存储空间记录，需确保GUC参数use\_workload\_manager和enable\_perm\_space为开启状态。
- 在大集群大数据量业务场景下进行全库各表所占磁盘空间倾斜率分析时，PGXC\_WLM\_TABLE\_DISTRIBUTION\_SKEWNESS视图的查询性能优于gs\_table\_distribution()函数和PGXC\_GET\_TABLE\_SKEWNESS视图。建议先使用PGXC\_WLM\_TABLE\_DISTRIBUTION\_SKEWNESS视图查询表的倾斜状况总览，再使用gs\_table\_distribution(schemaname text, tablename text)获取指定表在各个节点所占磁盘空间大小的分布情况。

应用示例

使用PGXC\_WLM\_TABLE\_DISTRIBUTION\_SKEWNESS视图查询表的倾斜状况总览，再使用gs\_table\_distribution(schemaname text, tablename text)函数获取指定表在各个节点所占磁盘空间大小的分布情况。

步骤1 使用PGXC\_WLM\_TABLE\_DISTRIBUTION\_SKEWNESS视图查询表的倾斜状况总览。

```
tpcds_col=# select * from pgxc_wlm_table_distribution_skewness;
```

查询结果如下：

| tpcds_col=# select * from pgxc_wlm_table_distribution_skewness; | schema_name | table_name                        | total_size | avg_size | max_percent | min_percent | skew_percent |
|-----------------------------------------------------------------|-------------|-----------------------------------|------------|----------|-------------|-------------|--------------|
|                                                                 | pg_catalog  | pg_namespace_oid_index            | 98304      | 16384    | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | public      | customer_demographics             | 4595712    | 1531904  | 33.33       | 33.33       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_type_oid_index                 | 245760     | 40960    | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_partition                      | 49152      | 8192     | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_user_mapping_user_server_index | 49152      | 8192     | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_attrdef                        | 294012     | 49152    | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_global_temp_parent_nsp_index   | 49152      | 8192     | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_namespace_nspname_index        | 98304      | 16384    | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_synonym_name_nsp_index         | 49152      | 8192     | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_proc_prname_args_nsp_index     | 2015232    | 335872   | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | public      | dbgen_version                     | 32768      | 10923    | 100.00      | 0.00        | 66.67        |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_amop_opr_fam_index             | 294912     | 49152    | 16.67       | 16.67       | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_global_temp                    | 0          | 0        | 0.00        | 0.00        | 0.00         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_workload_group_name_index      | 0          | 0        | 0.00        | 0.00        | 0.00         |
|                                                                 | public      | date_dim                          | 7159808    | 2386603  | 34.10       | 32.95       | 2.24         |
|                                                                 | pg_catalog  | pg_operator_oid_index             | 245760     | 40960    | 16.67       | 16.67       | 0.00         |

显示表dbgen\_version的数据倾斜程度较为严重。

步骤2 使用gs\_table\_distribution(schemaname text, tablename text)函数查询表dbgen\_version在各个节点所占磁盘空间大小的分布情况。

```
tpcds_col=# select * from gs_table_distribution('public','dbgen_version');
```

查询结果如下：

| tpcds_col=# select * from gs_table_distribution('public','dbgen_version'); | schemaname | tablename     | relkind | relpersistence | nodename     | dnsize | sessionid |
|----------------------------------------------------------------------------|------------|---------------|---------|----------------|--------------|--------|-----------|
|                                                                            | public     | dbgen_version | r       | p              | dn_6001_6002 | 0      |           |
|                                                                            | public     | dbgen_version | r       | p              | dn_6005_6006 | 32768  |           |
|                                                                            | public     | dbgen_version | r       | p              | dn_6003_6004 | 0      |           |
| (3 rows)                                                                   |            |               |         |                |              |        |           |

显示该表在DN上所占磁盘空间确实存在数据倾斜现象，数据集中在dn\_6005\_6006上。

----结束

15.3.255 PGXC\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY

PGXC\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY视图显示所有用户在对应实例上资源消耗的历史信息。该视图仅8.2.0及以上集群版本支持。

表 15-328 PGXC\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY 字段

| 名称           | 类型                       | 描述                                                                                                                 |
|--------------|--------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| nodename     | name                     | 实例名称，包含CN和DN。                                                                                                      |
| username     | text                     | 用户名。                                                                                                               |
| timestamp    | timestamp with time zone | 时间戳。                                                                                                               |
| used_memory  | integer                  | 正在使用的内存大小，单位MB。<br>DN：显示当前DN上对应用户正在使用的内存大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户正在使用的内存累加和。                                           |
| total_memory | integer                  | 可以使用的内存大小，单位MB。值为0表示未限制最大可用内存，其限制取决于数据库最大可用内存。<br>DN：显示当前DN上对应用户可以使用的内存大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可以使用的内存大小之和。           |
| used_cpu     | double precision         | 正在使用的CPU核数（仅统计非默认资源池上复杂作业的CPU使用情况，且该值为相关控制组的CPU使用统计值）。<br>DN：显示当前DN上对应用户正在使用的CPU核数。<br>CN：显示所有DN上对应用户正在使用的CPU核数之和。 |
| total_cpu    | integer                  | 用户关联控制组的CPU核数总和。<br>DN：显示当前DN上对应用户能够使用的CPU核数。<br>CN：显示所有DN上对应用户能够使用的CPU核数之和。                                       |

| 名称                | 类型     | 描述                                                                                                     |
|-------------------|--------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| used_space        | bigint | 已使用的永久表存储空间大小，单位KB。<br>DN：显示当前DN上对应用户已使用的永久表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户已使用的永久表存储空间大小之和。                  |
| total_space       | bigint | 可使用的永久表存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制永久表存储空间。<br>DN：显示当前DN上对应用户可使用的永久表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可使用的永久表存储空间大小之和。 |
| used_temp_space   | bigint | 已使用的临时表存储空间大小，单位KB。<br>DN：显示当前DN上对应用户已使用的临时表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户已使用的临时表存储空间大小之和。                  |
| total_temp_space  | bigint | 可使用的临时表存储空间大小，单位KB，值为-1表示未限制临时表存储空间。<br>DN：显示当前DN上对应用户可使用的临时表存储空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可使用的临时表存储空间大小之和。 |
| used_spill_space  | bigint | 已使用的算子落盘空间大小，单位KB。<br>DN：显示当前DN上对应用户已使用的算子落盘空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户已使用的算子落盘空间大小之和。                     |
| total_spill_space | bigint | 可使用的算子落盘空间大小，单位KB，值为-1表示未限制算子落盘空间。<br>DN：显示当前DN上对应用户可使用的算子落盘空间大小。<br>CN：显示所有DN上对应用户可使用的算子落盘空间大小之和。     |
| read_kbytes       | bigint | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上复杂作业read的字节总数，单位KB。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户复杂作业read的字节总数，单位KB。                         |
| write_kbytes      | bigint | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上复杂作业write的字节总数，单位KB。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户复杂作业write的字节总数，单位KB。                       |

| 名称           | 类型               | 描述                                                                                |
|--------------|------------------|-----------------------------------------------------------------------------------|
| read_counts  | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上复杂作业read的次数之和。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户复杂作业read的次数之和。              |
| write_counts | bigint           | CN：过去5秒内，该用户在所有DN上复杂作业write的次数之和。<br>DN：实例启动至当前时间为止，该用户复杂作业write的次数之和。            |
| read_speed   | double precision | CN：过去5秒内，该用户在单个DN上复杂作业read平均速率。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上复杂作业read平均速率。单位KB/s。   |
| write_speed  | double precision | CN：过去5秒内，该用户在单个DN上复杂作业write平均速率。单位KB/s。<br>DN：过去5秒内，该用户在该DN上复杂作业write平均速率。单位KB/s。 |
| send_speed   | double precision | CN：一个5s监控周期内，该用户在所有DN上网络发送平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：一个5s监控周期内，该用户在该DN上网络发送平均速率。单位KB/s。 |
| recv_speed   | double precision | CN：一个5s监控周期内，该用户在所有DN上网络接收平均速率之和。单位KB/s。<br>DN：一个5s监控周期内，该用户在该DN上网络接收平均速率。单位KB/s。 |

### 15.3.256 PGXC\_WLM\_WORKLOAD\_RECORDS

PGXC\_WLM\_WORKLOAD\_RECORDS视图显示当前用户在每个CN上执行作业时，在CN上的状态信息。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。该视图仅在动态负载功能开启，即enable\_dynamic\_workload为on时有效。

表 15-329 PGXC\_WLM\_WORKLOAD\_RECORDS 字段

| 名称        | 类型      | 描述            |
|-----------|---------|---------------|
| node_name | text    | 作业执行所在的CN的名称。 |
| thread_id | bigint  | 后端线程ID。       |
| processid | integer | 线程的lwpid。     |
| timestamp | bigint  | 语句执行的开始时间。    |

| 名称            | 类型      | 描述                                                                                                |
|---------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------------------|
| username      | name    | 登录到该后端的用户名。                                                                                       |
| memory        | integer | 语句所需的内存大小。                                                                                        |
| active_points | integer | 语句在资源池上消耗的资源点数。                                                                                   |
| max_points    | integer | 资源在资源池上的最大资源数。                                                                                    |
| priority      | integer | 作业的优先级。                                                                                           |
| resource_pool | text    | 作业所在资源池。                                                                                          |
| status        | text    | 作业执行的状态，包括：<br>pending：阻塞状态。<br>running：执行状态。<br>finished：结束状态。<br>aborted：终止状态。<br>unknown：未知状态。 |
| control_group | text    | 作业所使用的Cgroups。                                                                                    |
| enqueue       | text    | 作业的排队信息，包括：<br>GLOBAL：全局排队。<br>RESPOOL：资源池排队。<br>ACTIVE：不排队。                                      |
| query         | text    | 正在执行的语句。                                                                                          |

### 15.3.257 PGXC\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT

PGXC\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT视图显示集群中所有CN节点上的Workload控制组内的SQL语句执行次数的统计信息，包括SELECT、UPDATE、INSERT、DELETE语句的执行次数统计，以及DDL、DML、DCL类型语句的执行次数统计。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

表 15-330 PGXC\_WORKLOAD\_SQL\_COUNT 字段

| 名称           | 类型     | 描述             |
|--------------|--------|----------------|
| node_name    | name   | 节点名称。          |
| workload     | name   | Workload控制组名称。 |
| select_count | bigint | SELECT数量。      |
| update_count | bigint | UPDATE数量。      |
| insert_count | bigint | INSERT数量。      |
| delete_count | bigint | DELETE数量。      |



| 名称        | 类型     | 描述     |
|-----------|--------|--------|
| ddl_count | bigint | DDL数量。 |
| dml_count | bigint | DML数量。 |
| dcl_count | bigint | DCL数量。 |

### 15.3.258 PGXC\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME

PGXC\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME视图显示集群中所有CN节点上Workload控制组内SQL语句执行的响应时间的统计信息，包括SELECT、UPDATE、INSERT、DELETE语句的最大、最小、平均、以及总响应时间，单位为微秒。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。

表 15-331 PGXC\_WORKLOAD\_SQL\_ELAPSE\_TIME 字段

| 名称                  | 类型     | 描述             |
|---------------------|--------|----------------|
| node_name           | name   | 节点名称。          |
| workload            | name   | Workload控制组名称。 |
| total_select_elapse | bigint | SELECT总响应时间。   |
| max_select_elapse   | bigint | SELECT最大响应时间。  |
| min_select_elapse   | bigint | SELECT最小响应时间。  |
| avg_select_elapse   | bigint | SELECT平均响应时间。  |
| total_update_elapse | bigint | UPDATE总响应时间。   |
| max_update_elapse   | bigint | UPDATE最大响应时间。  |
| min_update_elapse   | bigint | UPDATE最小响应时间。  |
| avg_update_elapse   | bigint | UPDATE平均响应时间。  |
| total_insert_elapse | bigint | INSERT总响应时间。   |
| max_insert_elapse   | bigint | INSERT最大响应时间。  |
| min_insert_elapse   | bigint | INSERT最小响应时间。  |
| avg_insert_elapse   | bigint | INSERT平均响应时间。  |
| total_delete_elapse | bigint | DELETE总响应时间。   |
| max_delete_elapse   | bigint | DELETE最大响应时间。  |
| min_delete_elapse   | bigint | DELETE最小响应时间。  |
| avg_delete_elapse   | bigint | DELETE平均响应时间。  |

### 15.3.259 PGXC\_WORKLOAD\_TRANSACTION

PGXC\_WORKLOAD\_TRANSACTION视图提供查询所有CN上Workload控制组相关的事务信息。需要有系统管理员权限或预置角色gs\_role\_read\_all\_stats权限才可以访问此视图。该视图仅在资源实时监控功能开启，即[enable\\_resource\\_track](#)为on时有效。

表 15-332 PGXC\_WORKLOAD\_TRANSACTION 字段

| 名称               | 类型     | 描述             |
|------------------|--------|----------------|
| node_name        | name   | 节点名称。          |
| workload         | name   | Workload控制组名称。 |
| commit_counter   | bigint | 提交次数。          |
| rollback_counter | bigint | 回滚次数。          |
| resp_min         | bigint | 最小响应时间，单位微秒。   |
| resp_max         | bigint | 最大响应时间，单位微秒。   |
| resp_avg         | bigint | 平均响应时间，单位微秒。   |
| resp_total       | bigint | 响应时间总和，单位微秒。   |

### 15.3.260 PLAN\_TABLE

PLAN\_TABLE视图显示用户通过执行EXPLAIN PLAN收集到的计划信息。计划信息的生命周期是session级别，session退出后相应的数据将被清除。同时不同session和不同user间的数据是相互隔离的。

表 15-333 PLAN\_TABLE 字段

| 名称           | 类型            | 描述                             |
|--------------|---------------|--------------------------------|
| statement_id | varchar2(30)  | 用户输入的查询标签。                     |
| plan_id      | bigint        | 查询标识。                          |
| id           | int           | 查询生成的计划中的每一个执行算子的编号。           |
| operation    | varchar2(30)  | 计划中算子的操作描述。                    |
| options      | varchar2(255) | 操作选项。                          |
| object_name  | name          | 操作对应的对象名，非查询中使用到的对象别名。来自于用户定义。 |
| object_type  | varchar2(30)  | 对象类型。                          |

| 名称           | 类型             | 描述                  |
|--------------|----------------|---------------------|
| object_owner | name           | 对象所属schema，来自于用户定义。 |
| projection   | varchar2(4000) | 操作输出的列信息。           |

#### 说明

- object\_type取值范围为PG CLASS中定义的relkind类型（TABLE普通表，INDEX索引，SEQUENCE序列，VIEW视图，FOREIGN TABLE外表，COMPOSITE TYPE复合类型，TOASTVALUE TOAST表）和计划使用到的rtekind(SUBQUERY, JOIN, FUNCTION, VALUES, CTE, REMOTE\_QUERY)。
- object\_owner对于RTE来说是计划中使用的对象描述，非用户定义的类型不存在object\_owner。
- statement\_id、object\_name、object\_owner、projection字段内容遵循用户定义的大小写存储，其它字段内容采用大写存储。
- 支持用户对PLAN\_TABLE进行SELECT和DELETE操作，不支持其它DML操作。

## 15.3.261 PV\_FILE\_STAT

PV\_FILE\_STAT视图通过对数据文件IO的统计，反映数据的IO性能，用于发现IO操作异常等性能问题。

表 15-334 PV\_FILE\_STAT 字段

| 名称        | 类型     | 描述              |
|-----------|--------|-----------------|
| filenum   | oid    | 文件标识。           |
| dbid      | oid    | 数据库标识。          |
| spcid     | oid    | 表空间标识。          |
| phyrds    | bigint | 读物理文件的数目。       |
| phywrts   | bigint | 写物理文件的数目。       |
| phyblkrd  | bigint | 读物理文件块的数目。      |
| phyblkwrt | bigint | 写物理文件块的数目。      |
| readtim   | bigint | 读文件的总时长，单位微秒。   |
| writetim  | bigint | 写文件的总时长，单位微秒。   |
| avgiotim  | bigint | 读写文件的平均时长，单位微秒。 |
| lstiotim  | bigint | 最后一次读文件时长，单位微秒。 |
| miniotim  | bigint | 读写文件的最小时长，单位微秒。 |
| maxiowtm  | bigint | 读写文件的最大时长，单位微秒。 |

### 15.3.262 PV\_INSTANCE\_TIME

PV\_INSTANCE\_TIME视图用于统计进程的运行时间信息及各执行阶段所消耗时间，单位为微秒。

提供当前节点下的各种时间消耗信息，主要分为以下类型：

- DB\_TIME: 进程在多核并行计算下的时间开销。
- CPU\_TIME: 进程在CPU核心上的时间开销。
- EXECUTION\_TIME: 执行器内的时间开销。
- PARSE\_TIME: SQL解析的时间开销。
- PLAN\_TIME: 生成Plan的时间开销。
- REWRITE\_TIME: SQL重写的时间开销。
- PL\_EXECUTION\_TIME : plpgsql（存储过程）的执行时间。
- PL\_COMPILATION\_TIME: plpgsql（存储过程）编译时间。
- NET\_SEND\_TIME: 网络上的时间开销。
- DATA\_IO\_TIME: IO上的时间开销。

表 15-335 PV\_INSTANCE\_TIME 字段

| 名称        | 类型      | 描述        |
|-----------|---------|-----------|
| stat_id   | integer | 类型编号。     |
| stat_name | text    | 运行时间类型名称。 |
| value     | bigint  | 运行时间值。    |

### 15.3.263 PV\_MATVIEW\_DETAIL

PV\_MATVIEW\_DETAIL视图显示物化视图的具体信息。该视图仅9.1.0 200及以上集群版本支持。

表 15-336 PV\_MATVIEW\_DETAIL 字段

| 名称                 | 类型        | 描述                                    |
|--------------------|-----------|---------------------------------------|
| matview            | text      | 物化视图名。                                |
| baserel            | text      | 基表名。                                  |
| partids            | oidvector | 指定分区时候的分区OID。                         |
| contain_entire_rel | boolean   | 是否以基表的整表建物化视图。                        |
| build_mode         | text      | 物化视图的build模式（同pg_matview的build_mode）。 |

| 名称                  | 类型                       | 描述                                   |
|---------------------|--------------------------|--------------------------------------|
| refresh_mode        | text                     | 物化视图的刷新模式。<br>'d'：代表demand，表示按需刷新。   |
| refresh_method      | text                     | 物化视图的刷新方法。<br>'c'：代表COMPLETE，表示完全刷新。 |
| mapping             | text                     | 基表分区和物化视图分区的映射关系。                    |
| active              | boolean                  | 物化视图是否需要刷新。                          |
| refresh_start_time  | timestamp with time zone | 最后一次刷新的开始时间。                         |
| refresh_finish_time | timestamp with time zone | 最后一次刷新的结束时间。                         |

### 15.3.264 PV\_OS\_RUN\_INFO

PV\_OS\_RUN\_INFO视图显示当前操作系统运行的状态信息。

表 15-337 PV\_OS\_RUN\_INFO 字段

| 名称         | 类型      | 描述                |
|------------|---------|-------------------|
| id         | integer | 编号。               |
| name       | text    | 操作系统运行状态名称。       |
| value      | numeric | 操作系统运行状态值。        |
| comments   | text    | 操作系统运行状态注释。       |
| cumulative | boolean | 操作系统运行状态的值是否为累加值。 |

### 15.3.265 PV\_SESSION\_MEMORY

PV\_SESSION\_MEMORY视图统计Session级别的内存使用情况，包含执行作业在数据节点上Postgres线程和Stream线程分配的所有内存。

表 15-338 PV\_SESSION\_MEMORY 字段

| 名称       | 类型      | 描述                         |
|----------|---------|----------------------------|
| sessid   | text    | 线程启动时间+线程标识。               |
| init_mem | integer | 当前正在执行作业进入执行器前已分配的内存，单位MB。 |

| 名称       | 类型      | 描述                     |
|----------|---------|------------------------|
| used_mem | integer | 当前正在执行作业已分配的内存，单位MB。   |
| peak_mem | integer | 当前正在执行作业已分配的内存峰值，单位MB。 |

15.3.266 PV\_SESSION\_MEMORY\_DETAIL

PV\_SESSION\_MEMORY\_DETAIL统计线程的内存使用情况，以MemoryContext节点来统计。

其中内存上下文“TempSmallContextGroup”，记录当前线程中所有内存上下文字段“totalsize”小于8192字节的信息汇总，并且内存上下文统计计数记录到“usedsize”字段中。所以在视图中，“TempSmallContextGroup”内存上下文中的“totalsize”和“freesize”是该线程中所有内存上下文“totalsize”小于8192字节的汇总总和，usedsize字段表示统计的内存上下文个数。

可通过"select \* from pv\_session\_memctx\_detail(threadid, '');"将某个线程所有内存上下文信息记录到“/tmp/dumpmem”目录下的“threadid\_timestamp.log”文件中。其中threadid可通过下表sessid中获得。

表 15-339 PV\_SESSION\_MEMORY\_DETAIL 字段

| 名称          | 类型       | 描述                                                               |
|-------------|----------|------------------------------------------------------------------|
| sessid      | text     | 线程启动时间+线程标识（字符串信息为timestamp.threadid）。                           |
| sesstype    | text     | 线程名称。                                                            |
| contextname | text     | 内存上下文名称。                                                         |
| level       | smallint | 当前上下文在整体内存上下文中的层级。                                               |
| parent      | text     | 父内存上下文名称。                                                        |
| totalsize   | bigint   | 当前内存上下文的内存总数，单位Byte。                                             |
| freesize    | bigint   | 当前内存上下文中已释放的内存总数，单位Byte。                                         |
| usedsize    | bigint   | 当前内存上下文中已使用的内存总数，单位Byte；“TempSmallContextGroup”内存上下文中该字段含义为统计计数。 |

应用示例

查询当前节点上所有MemoryContext的使用情况。

根据sessid定位到该MemoryContext是在哪个线程中创建和使用的，依据totalsize，freesize及usedsize来确认内存的使用情况是否符合预期，预先判断是否可能存在内存泄露的风险。

SELECT \* FROM PV\_SESSION\_MEMORY\_DETAIL order by totalsize desc;

| sessid                       | sesstype         | contextname            | level   | parent |
|------------------------------|------------------|------------------------|---------|--------|
| totalsize                    | reesize          | usedsize               |         |        |
| 0.139975915622720            | postmaster       | gs_signal              | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 17209904         | 8081136                | 9128768 |        |
| 1667462258.139973631031040   | postgres         | SRF multi-call context | 5       |        |
| FunctionScan_139973631031040 | 1725504          | 3168                   | 1722336 |        |
| 1667461280.139973666686720   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 284456                 | 1188088 |        |
| 1667450443.139973877479168   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 356088                 | 1116456 |        |
| 1667462258.139973631031040   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 128216                 | 1344328 |        |
| 1667461250.139973915236096   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 226352                 | 1246192 |        |
| 1667450439.139974010144512   | WLMarbiter       | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 386736                 | 1085808 |        |
| 1667450439.139974151726848   | WDRSnapshot      | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 159720                 | 1312824 |        |
| 1667450439.139974026925824   | WLMmonitor       | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 297976                 | 1174568 |        |
| 1667451036.139973746386688   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 208064                 | 1264480 |        |
| 1667461250.139973950891776   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 270016                 | 1202528 |        |
| 1667450439.139974076212992   | WLMCalSpaceInfo  | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 393952                 | 1078592 |        |
| 1667450439.139974092994304   | WLMCollectWorker | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 94848                  | 1377696 |        |
| 1667461254.139973971343104   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 338544                 | 1134000 |        |
| 1667461280.139973822945024   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 284456                 | 1188088 |        |
| 1667450439.139974202070784   | JobScheduler     | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 216728                 | 1255816 |        |
| 1667450454.139973860697856   | postgres         | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1472544          | 388384                 | 1084160 |        |
| 0.139975915622720            | postmaster       | Postmaster             | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 1004288          | 88792                  | 915496  |        |
| 1667450439.139974218852096   | AutoVacLauncher  | CacheMemoryContext     | 1       |        |
| TopMemoryContext             | 948256           | 183488                 | 764768  |        |
| 1667461250.139973915236096   | postgres         | TempSmallContextGroup  | 0       |        |
|                              | 584448           | 148032                 | 119     |        |
| 1667462258.139973631031040   | postgres         | TempSmallContextGroup  | 0       |        |
|                              | 579712           | 162128                 | 123     |        |

15.3.267 PV\_SESSION\_STAT

PV\_SESSION\_STAT视图以会话线程或AutoVacuum线程为单位，统计会话状态信息。

表 15-340 PV\_SESSION\_STAT 字段

| 名称       | 类型      | 描述           |
|----------|---------|--------------|
| sessid   | text    | 线程标识+线程启动时间。 |
| statid   | integer | 统计编号。        |
| statname | text    | 统计会话名称。      |
| statunit | text    | 统计会话单位。      |
| value    | bigint  | 统计会话值。       |

### 15.3.268 PV\_SESSION\_TIME

PV\_SESSION\_TIME视图用于统计会话线程的运行时间信息及各执行阶段所消耗时间，单位为微秒。

表 15-341 PV\_SESSION\_TIME 字段

| 名称        | 类型      | 描述           |
|-----------|---------|--------------|
| sessid    | text    | 线程标识+线程启动时间。 |
| stat_id   | integer | 统计编号。        |
| stat_name | text    | 运行时间类型名称。    |
| value     | bigint  | 运行时间值。       |

### 15.3.269 PV\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL

PV\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL视图统计当前数据库节点使用内存的信息，单位为MB。

表 15-342 PV\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL 字段

| 名称       | 类型   | 描述    |
|----------|------|-------|
| nodename | text | 节点名称。 |



| 名称          | 类型      | 描述                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   |
|-------------|---------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| memorytype  | text    | <p>内存类型，包括以下几种：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>• max_process_memory: DWS集群实例所占用的内存大小。</li><li>• process_used_memory: DWS进程所使用的内存大小。</li><li>• max_dynamic_memory: 最大动态内存。</li><li>• dynamic_used_memory: 已使用的动态内存。</li><li>• dynamic_peak_memory: 内存的动态峰值。</li><li>• dynamic_used_shrctx: 最大动态共享内存上下文。</li><li>• dynamic_peak_shrctx: 共享内存上下文的动态峰值。</li><li>• max_shared_memory: 最大共享内存。</li><li>• shared_used_memory: 已使用的共享内存。</li><li>• max_cstore_memory: 列存所允许使用的最大内存。</li><li>• cstore_used_memory: 列存已使用的内存大小。</li><li>• max_sctpcomm_memory: 通信库所允许使用的最大内存。</li><li>• sctpcomm_used_memory: 通信库已使用的内存大小。</li><li>• sctpcomm_peak_memory: 通信库的内存峰值。</li><li>• other_used_memory: 其他已使用的内存大小。</li><li>• gpu_max_dynamic_memory: GPU内存最大值。</li><li>• gpu_dynamic_used_memory: 当前GPU可用内存和当前临时GPU内存之和。</li><li>• gpu_dynamic_peak_memory: GPU内存使用的最大内存。</li><li>• pooler_conn_memory: pooler连接占用内存大小。</li><li>• pooler_freeconn_memory: pooler空闲连接占用的内存大小。</li><li>• storage_compress_memory: 列存压缩和解压缩使用的内存大小。</li><li>• udf_reserved_memory: 为UDF Worker进程预留的内存大小。</li><li>• mmap_used_memory: mmap使用的内存大小。</li></ul> |
| memorybytes | integer | 内存类型分配内存的大小。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         |

### 15.3.270 PV\_REDO\_STAT

PV\_REDO\_STAT视图提供当前节点上XLOG重做过程中的统计信息。

表 15-343 PV\_REDO\_STAT 字段

| 名称        | 类型     | 描述        |
|-----------|--------|-----------|
| phywrts   | bigint | 物理写次数。    |
| phyblkwrt | bigint | 物理写块数。    |
| writetim  | bigint | 物理写消耗时间。  |
| avgiotim  | bigint | 平均每次写入时间。 |
| lstiotim  | bigint | 上一次写入时间。  |
| miniotim  | bigint | 最小写入时间。   |
| maxiowtm  | bigint | 最大写入时间。   |

### 15.3.271 PV\_RUNTIME\_ATTSTATS

PV\_RUNTIME\_ATTSTATS视图显示autoanalyze产生的内存中表级统计信息，各字段含义与**PV\_STATS**视图一样。该视图仅8.2.0及以上集群使用。

表 15-344 PV\_RUNTIME\_ATTSTATS 字段

| 名称         | 类型      | 引用                                | 描述                        |
|------------|---------|-----------------------------------|---------------------------|
| schemaname | name    | <b>PG_NAMESP<br/>ACE</b> .nspname | 包含表的模式名。                  |
| tablename  | name    | <b>PG_CLASS</b> .rel<br>name      | 表名。                       |
| attname    | name    | <b>PG_ATTRIBU<br/>TE</b> .attname | 字段名。                      |
| inherited  | boolean | -                                 | 如果为真，则包含继承的子列，否则只是指定表的字段。 |
| null_frac  | real    | -                                 | 记录中字段为空的百分比。              |
| avg_width  | integer | -                                 | 字段记录以字节记的平均宽度。            |

| 名称                | 类型       | 引用 | 描述                                                                                                                                                                                                   |
|-------------------|----------|----|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| n_distinct        | real     | -  | <ul style="list-style-type: none"><li>如果大于0，表示字段中独立数值的估计数目。</li><li>如果小于0，表示独立数值的数目被行数除的负数。</li></ul> 用负数形式是因为ANALYZE认为独立数值的数目是随着表增长而增长；<br>正数的形式用于在字段看上去好像有固定的可能值数目的情况下。比如，-1表示一个唯一字段，独立数值的个数和行数相同。 |
| n_dndistinct      | real     | -  | 标识dn1上字段中非NULL数据的唯一值的数目。 <ul style="list-style-type: none"><li>如果大于0，表示独立数值的实际数目。</li><li>如果小于0，表示独立数值的数目被行数除的负数。（比如，一个字段的数值平均出现概率为两次，则可以表示为n_dndistinct=-0.5）。</li><li>如果等于0，表示独立数值的数目未知。</li></ul> |
| most_common_vals  | anyarray | -  | 一个字段组合里最常用数值的列表。如果该字段组合不存在最常用数值，则为NULL。                                                                                                                                                              |
| most_common_freqs | real[]   | -  | 一个最常用数值的频率的列表，即每个出现的次数除以行数。如果most_common_vals是NULL，则为NULL。                                                                                                                                           |
| histogram_buckets | anyarray | -  | 一个数值的列表，它把字段的数值分成几组大致相同的组。如果在most_common_vals里有数值，则在此饼图的计算中省略。如果字段数据类型没有<操作符或者most_common_vals列表代表了整个分布性，则此字段为NULL。                                                                                  |
| correlation       | real     | -  | 统计与字段值的物理行序和逻辑行序有关。它的范围从-1到+1。在数值接近-1或者+1的时候，在字段上的索引扫描将被认为比它接近零的时候开销更少，因为减少了对磁盘的随机访问。如果字段数据类型没有<操作符，则这个字段为NULL。                                                                                      |

| 名称                     | 类型       | 引用 | 描述               |
|------------------------|----------|----|------------------|
| most_common_elems      | anyarray | -  | 一个最常用的非空元素的列表。   |
| most_common_elem_freqs | real[]   | -  | 一个最常用元素的频率的列表。   |
| elem_count_histogram   | real[]   | -  | 对于独立的非空元素的统计直方图。 |

### 15.3.272 PV\_RUNTIME\_RELSTATS

PV\_RUNTIME\_RELSTATS视图显示autoanalyze产生的内存中表级统计信息，各字段含义与PG\_CLASS视图一样。该视图仅8.2.0及以上集群使用。

表 15-345 PV\_RUNTIME\_RELSTATS 字段

| 名称            | 类型               | 描述                                                                                                                           |
|---------------|------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| nspname       | name             | 模式名。                                                                                                                         |
| relname       | name             | 表、索引等对象的名称。                                                                                                                  |
| relpages      | double precision | 以页(大小为BLCKSZ)为单位的此表在磁盘上的大小，只是优化器使用的一个近似值。                                                                                    |
| reltuples     | double precision | 表中行的数目，只是优化器使用的一个估计值。                                                                                                        |
| relallvisible | integer          | 被标识为全可见的表中的页数。此字段是优化器用来做SQL执行优化使用的。                                                                                          |
| relhasindex   | boolean          | 如果对象是一个表且至少有（或者最近建有）一个索引，则为真。<br>由CREATE INDEX设置，但DROP INDEX不会立即将它清除。如果VACUUM进程检测一个表没有索引，会清理relhasindex字段，将relhasindex值设置为假。 |
| changes       | bigint           | 触发轻量化autoanalyze时，表的历史累计修改条数。                                                                                                |
| level         | text             | 轻量化autoanalyze生成的内存统计信息当前所处的阶段。包含: local, sendlist, global三个阶段。                                                              |

### 15.3.273 REDACTION\_COLUMNS

REDACTION\_COLUMNS视图展示当前数据库内所有脱敏列信息。

表 15-346 REDACTION\_COLUMNS 字段

| 名称                     | 类型      | 描述                                 |
|------------------------|---------|------------------------------------|
| object_schema          | name    | 脱敏对象的schema。                       |
| object_owner           | name    | 脱敏对象的owner。                        |
| object_name            | name    | 脱敏对象名称。                            |
| column_name            | name    | 脱敏列名称。                             |
| function_type          | integer | 脱敏类型。                              |
| function_parameters    | text    | 脱敏类型为partial类型时的参数（保留字段，无实际意义）。    |
| regexp_pattern         | text    | 脱敏类型为regexp时，pattern串（保留字段，无实际意义）。 |
| regexp_replace_string  | text    | 脱敏类型为regexp时，替换串（保留字段，无实际意义）。      |
| regexp_position        | integer | 脱敏类型为regexp时，起始替换位置（保留字段，无实际意义）。   |
| regexp_occurrence      | integer | 脱敏类型为regexp时，替换次数（保留字段，无实际意义）。     |
| regexp_match_parameter | text    | 脱敏类型为regexp时，正则控制参数（保留字段，无实际意义）。   |
| function_info          | text    | 脱敏函数信息。                            |
| column_description     | text    | 脱敏列描述信息。                           |
| inherited              | bool    | 说明脱敏列是否是“继承”自其他脱敏列。                |
| policy_name            | name    | 所属的脱敏策略名称。该字段仅8.2.1.100及以上集群版本支持。  |

### 15.3.274 REDACTION\_POLICIES

REDACTION\_POLICIES视图展示当前数据库内所有脱敏对象信息。

表 15-347 REDACTION\_POLICIES 字段

| 名称            | 类型   | 描述           |
|---------------|------|--------------|
| object_schema | name | 脱敏对象的schema。 |
| object_owner  | name | 脱敏对象的owner。  |
| object_name   | name | 脱敏对象名称。      |

| 名称                 | 类型      | 描述                  |
|--------------------|---------|---------------------|
| policy_name        | name    | 脱敏策略名称。             |
| expression         | text    | 策略生效表达式（针对用户）。      |
| enable             | boolean | 策略状态（开启、关闭）。        |
| policy_description | text    | 策略描述信息。             |
| inherited          | bool    | 说明脱敏列是否是“继承”自其他脱敏列。 |

### 15.3.275 REMOTE\_TABLE\_STAT

REMOTE\_TABLE\_STAT视图提供集群所有DN节点上当前数据库所有表的统计信息。除在每一行前面增加name类型的nodename字段外，其余字段的名称、类型和顺序与GS\_TABLE\_STAT视图相同。

表 15-348 REMOTE\_TABLE\_STAT 字段

| 名称                | 类型     | 描述                                                          |
|-------------------|--------|-------------------------------------------------------------|
| nodename          | name   | 节点名称。                                                       |
| schemaname        | name   | 表的命名空间。                                                     |
| relname           | name   | 表的名称。                                                       |
| seq_scan          | bigint | 顺序扫描的次数。只统计行存表。如果是分区表，显示各个分区扫描次数的和。                         |
| seq_tuple_read    | bigint | 顺序扫描的行数。只统计行存表。                                             |
| index_scan        | bigint | 索引扫描的次数。只统计行存表。                                             |
| index_tuple_read  | bigint | 索引扫描的行数。只统计行存表。                                             |
| tuple_inserted    | bigint | 插入的行数。                                                      |
| tuple_updated     | bigint | 更新的行数。                                                      |
| tuple_deleted     | bigint | 删除的行数。                                                      |
| tuple_hot_updated | bigint | 热更新的行数。                                                     |
| live_tuples       | bigint | 活元组数量。CN上查询该视图，analyze后显示该表格总的活元组数量，未analyze的情况下显示0。只适用行存表。 |

| 名称          | 类型     | 描述                                                          |
|-------------|--------|-------------------------------------------------------------|
| dead_tuples | bigint | 死元组数量。CN上查询该视图，analyze后显示该表格总的死元组数量，未analyze的情况下显示0。只适用行存表。 |

### 15.3.276 SHOW\_TSC\_INFO

查询当前节点TSC信息。该视图仅8.2.1及以上集群版本支持。

表 15-349 返回值字段

| 名称                    | 类型      | 描述                 |
|-----------------------|---------|--------------------|
| node_name             | text    | 节点名称。              |
| tsc_mult              | bigint  | TSC换算乘数。           |
| tsc_shift             | bigint  | TSC换算位移数。          |
| tsc_frequency         | float8  | TSC频率。             |
| tsc_use_frequency     | boolean | 是否使用TSC频率进行时间换算。   |
| tsc_ready             | boolean | 是否可以使用TSC频率进行时间换算。 |
| tsc_scalar_error_info | text    | 获取TSC换算信息的错误信息。    |
| tsc_freq_error_info   | text    | 获取TSC频率的错误信息。      |

### 15.3.277 SHOW\_ALL\_TSC\_INFO

查询所有节点TSC信息。该视图仅8.2.1及以上集群版本支持。

表 15-350 返回值字段

| 名称                | 类型      | 描述               |
|-------------------|---------|------------------|
| node_name         | text    | 节点名称。            |
| tsc_mult          | bigint  | TSC换算乘数。         |
| tsc_shift         | bigint  | TSC换算位移数。        |
| tsc_frequency     | float8  | TSC频率。           |
| tsc_use_frequency | boolean | 是否使用TSC频率进行时间换算。 |

| 名称                    | 类型      | 描述                 |
|-----------------------|---------|--------------------|
| tsc_ready             | boolean | 是否可以使用TSC频率进行时间换算。 |
| tsc_scalar_error_info | text    | 获取TSC换算信息的错误信息。    |
| tsc_freq_error_info   | text    | 获取TSC频率的错误信息。      |

### 15.3.278 USER\_COL\_COMMENTS

USER\_COL\_COMMENTS视图存储当前用户下表和视图的列注释信息。

| 名称          | 类型                    | 描述        |
|-------------|-----------------------|-----------|
| column_name | character varying(64) | 列名。       |
| table_name  | character varying(64) | 表名或视图名。   |
| owner       | character varying(64) | 表或视图的所有者。 |
| comments    | text                  | 注释。       |

### 15.3.279 USER\_CONSTRAINTS

USER\_CONSTRAINTS视图存储当前用户下表中约束的信息。

| 名称              | 类型                     | 描述                                                                                                                        |
|-----------------|------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| constraint_name | vcharacter varying(64) | 约束名。                                                                                                                      |
| constraint_type | text                   | 约束类型。 <ul style="list-style-type: none"><li>• c表示检查约束。</li><li>• f表示外键约束。</li><li>• p表示主键约束。</li><li>• u表示唯一约束。</li></ul> |
| table_name      | character varying(64)  | 约束相关的表名。                                                                                                                  |
| index_owner     | character varying(64)  | 约束相关的索引的所有者（只针对唯一约束和主键约束）。                                                                                                |
| index_name      | character varying(64)  | 约束相关的索引名（只针对唯一约束和主键约束）。                                                                                                   |



应用示例

查询当前用户下指定表的约束信息。t1替换为实际的表名。

```
SELECT * FROM USER_CONSTRAINTS WHERE table_name='t1';
constraint_name | constraint_type | table_name | index_owner | index_name
-----+-----+-----+-----+-----
c_custkey_key | p | t1 | u1 | c_custkey_key
(1 row)
```

15.3.280 USER\_CONS\_COLUMNS

USER\_CONS\_COLUMNS视图存储当前用户下表约束列的信息。

| 名称              | 类型                    | 描述       |
|-----------------|-----------------------|----------|
| table_name      | character varying(64) | 约束相关的表名。 |
| column_name     | character varying(64) | 约束相关的列名。 |
| constraint_name | character varying(64) | 约束名。     |
| position        | smallint              | 表中列的位置。  |

15.3.281 USER\_INDEXES

USER\_INDEXES视图存储关于本模式下的索引信息。

| 名称          | 类型                    | 描述              |
|-------------|-----------------------|-----------------|
| owner       | character varying(64) | 索引的所有者。         |
| index_name  | character varying(64) | 索引名。            |
| table_name  | character varying(64) | 索引对应的表名。        |
| uniqueness  | text                  | 表示索引是否为唯一索引。    |
| generated   | character varying(1)  | 表示索引名称是否为系统生成。  |
| partitioned | character(3)          | 表示索引是否具有分区表的性质。 |

15.3.282 USER\_IND\_COLUMNS

USER\_IND\_COLUMNS视图存储当前用户下所有索引的字段信息。

| 名称              | 类型                    | 描述       |
|-----------------|-----------------------|----------|
| index_owner     | character varying(64) | 索引的所有者。  |
| index_name      | character varying(64) | 索引名。     |
| table_owner     | character varying(64) | 表的所有者。   |
| table_name      | character varying(64) | 表名。      |
| column_name     | name                  | 列名。      |
| column_position | smallint              | 索引中列的位置。 |

### 15.3.283 USER\_IND\_EXPRESSIONS

USER\_IND\_EXPRESSIONS视图存储当前用户下基于函数的表达式索引的信息。

| 名称                | 类型                    | 描述              |
|-------------------|-----------------------|-----------------|
| index_owner       | character varying(64) | 索引的所有者。         |
| index_name        | character varying(64) | 索引名。            |
| table_owner       | character varying(64) | 表的所有者。          |
| table_name        | character varying(64) | 表名。             |
| column_expression | text                  | 定义列的基于函数的索引表达式。 |
| column_position   | smallint              | 索引中列的位置。        |

### 15.3.284 USER\_IND\_PARTITIONS

USER\_IND\_PARTITIONS视图存储当前用户下的索引分区信息。

| 名称                     | 类型                    | 描述                  |
|------------------------|-----------------------|---------------------|
| index_owner            | character varying(64) | 索引分区所属分区表索引的所有者的名称。 |
| schema                 | character varying(64) | 索引分区所属分区表索引的模式。     |
| index_name             | character varying(64) | 索引分区所属分区表索引的名称。     |
| partition_name         | character varying(64) | 索引分区的名称。            |
| index_partition_usable | boolean               | 索引分区是否可用。           |

| 名称                  | 类型   | 描述                                                                                                                     |
|---------------------|------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| high_value          | text | 索引分区所对应的表分区的边界（范围分区为上边界，列表分区为边界值集合）。<br>前向兼容的保留字段，8.1.3集群版本新增pretty_high_value用于记录此信息。                                 |
| pretty_high_value   | text | 索引分区所对应的表分区的边界（范围分区为上边界，列表分区为边界值集合）。<br>查询结果为表分区对应边界表达式的即时反编译输出。该字段的输出比high_value的信息更详细，根据实际使用场景可输出collaton、字段数据类型等信息。 |
| def_tablespace_name | name | 索引分区的表空间名称。                                                                                                            |

### 15.3.285 USER\_JOBS

USER\_JOBS视图为当前用户所属定时任务的详细信息。需要有系统管理员权限才可以访问此系统视图。

表 15-351 USER\_JOBS 字段

| 名字         | 类型                          | 描述              |
|------------|-----------------------------|-----------------|
| job        | int4                        | 作业ID。           |
| log_user   | name not null               | 创建者的UserName。   |
| priv_user  | name not null               | 作业执行者的UserName。 |
| dbname     | name not null               | 作业创建数据库名字。      |
| start_date | timestamp without time zone | 作业的开始时间。        |
| start_suc  | text                        | 作业成功执行的开始时间。    |
| last_date  | timestamp without time zone | 上次运行开始时间。       |
| last_suc   | text                        | 上次成功运行的开始时间。    |
| this_date  | timestamp without time zone | 正在运行任务的开始时间。    |
| this_suc   | text                        | 正在运行任务成功的开始时间。  |

| 名字        | 类型                          | 描述                                                                                                                                                                                              |
|-----------|-----------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| next_date | timestamp without time zone | 任务下次执行时间。                                                                                                                                                                                       |
| next suc  | text                        | 任务下次成功执行时间。                                                                                                                                                                                     |
| broken    | text                        | 任务状态<br>如果为Y，不尝试运行此任务。<br>如果为N，将尝试执行此任务。                                                                                                                                                        |
| status    | char                        | 当前任务的执行状态，取值范围：('r', 's', 'f', 'd')，默认为'r'，取值含义： <ul style="list-style-type: none"> <li>• r=running</li> <li>• s=successfully finished</li> <li>• f= job failed</li> <li>• d=aborted</li> </ul> |
| interval  | text                        | 用来计算下次运行时间的时间表达式，如果为nul，则表示定时任务只执行一次。                                                                                                                                                           |
| failures  | smallint                    | 连续失败计数。                                                                                                                                                                                         |
| what      | text                        | 可执行的作业。                                                                                                                                                                                         |

### 15.3.286 USER\_OBJECTS

USER\_OBJECTS视图描述了当前用户拥有的数据库对象。

| 名称            | 类型                       | 描述         |
|---------------|--------------------------|------------|
| owner         | name                     | 对象的所有者。    |
| object_name   | name                     | 对象的名称。     |
| object_id     | oid                      | 对象的OID。    |
| object_type   | name                     | 对象的类型。     |
| namespace     | oid                      | 对象所在的命名空间。 |
| created       | timestamp with time zone | 对象的创建时间。   |
| last_ddl_time | timestamp with time zone | 对象的最后修改时间。 |

须知

created和last\_ddl\_time支持的范围参见PG\_OBJECT中的记录范围。

15.3.287 USER\_PART\_INDEXES

USER\_PART\_INDEXES视图存储当前用户下分区表索引的信息。

| 名称                     | 类型                       | 描述                                                                                    |
|------------------------|--------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------|
| index_owner            | character<br>varying(64) | 分区表索引的所有者名称。                                                                          |
| schema                 | character<br>varying(64) | 分区表索引的模式。                                                                             |
| index_name             | character<br>varying(64) | 分区表索引的名称。                                                                             |
| table_name             | character<br>varying(64) | 分区表索引所属的分区表名称。                                                                        |
| partitioning_type      | text                     | 分区表的分区策略。<br><b>说明</b><br>当前分区表策略仅支持范围分区（Range Partitioning）和列表分区（List Partitioning）。 |
| partition_count        | bigint                   | 分区表索引的索引分区的个数。                                                                        |
| def_tablespace_name    | name                     | 分区表索引的表空间名称。                                                                          |
| partitioning_key_count | integer                  | 分区表的分区键个数。                                                                            |

15.3.288 USER\_PART\_TABLES

USER\_PART\_TABLES视图存储当前用户下分区表的信息。

| 名称          | 类型                       | 描述         |
|-------------|--------------------------|------------|
| table_owner | character<br>varying(64) | 分区表的所有者名称。 |
| schema      | character<br>varying(64) | 分区表的模式。    |
| table_name  | character<br>varying(64) | 分区表的名称。    |

| 名称                     | 类型      | 描述                                                                                    |
|------------------------|---------|---------------------------------------------------------------------------------------|
| partitioning_type      | text    | 分区表的分区策略。<br><b>说明</b><br>当前分区表策略仅支持范围分区（Range Partitioning）和列表分区（List Partitioning）。 |
| partition_count        | bigint  | 分区表的分区个数。                                                                             |
| def_tablespace_name    | name    | 分区表的表空间名称。                                                                            |
| partitioning_key_count | integer | 分区表的分区键个数。                                                                            |

### 15.3.289 USER\_PROCEDURES

USER\_PROCEDURES视图存储关于本模式下的存储过程或函数信息。

| 名称              | 类型                    | 描述           |
|-----------------|-----------------------|--------------|
| owner           | character varying(64) | 存储过程或函数的所有者。 |
| object_name     | character varying(64) | 存储过程或函数名称。   |
| argument_number | smallint              | 存储过程入参个数。    |

### 15.3.290 USER\_SEQUENCES

USER\_SEQUENCES视图存储关于本模式下的序列信息。

| 名称             | 类型                    | 描述      |
|----------------|-----------------------|---------|
| sequence_owner | character varying(64) | 序列的所有者。 |
| sequence_name  | character varying(64) | 序列的名称。  |

### 15.3.291 USER\_SOURCE

USER\_SOURCE视图存储关于本模式下的存储过程或函数信息，且提供存储过程或函数定义的字段。

| 名称    | 类型                    | 描述           |
|-------|-----------------------|--------------|
| owner | character varying(64) | 存储过程或函数的所有者。 |
| name  | character varying(64) | 存储过程或函数的名称。  |
| text  | text                  | 存储过程或函数的定义。  |

### 15.3.292 USER\_SYNONYMS

USER\_SYNONYMS视图存储当前用户可访问的同义词信息。

表 15-352 USER\_SYNONYMS 字段

| 名称                | 类型   | 描述         |
|-------------------|------|------------|
| schema_name       | text | 同义词所属模式名。  |
| synonym_name      | text | 同义词的名称。    |
| table_owner       | text | 关联对象的所有者。  |
| table_schema_name | text | 关联对象所属模式名。 |
| table_name        | text | 关联对象名。     |

### 15.3.293 USER\_TAB\_COLUMNS

USER\_TAB\_COLUMNS视图存储当前用户可访问的表和视图字段信息。

| 名称             | 类型                     | 描述                                                 |
|----------------|------------------------|----------------------------------------------------|
| owner          | character varying(64)  | 表或视图的所有者。                                          |
| table_name     | character varying(64)  | 表名或视图名。                                            |
| column_name    | character varying(64)  | 列名。                                                |
| data_type      | character varying(128) | 列的数据类型。                                            |
| column_id      | integer                | 创建表或视图时列的序号。                                       |
| data_length    | integer                | 列的字节长度。                                            |
| comments       | text                   | 注释。                                                |
| avg_col_len    | numeric                | 列的平均长度（单位字节）。                                      |
| nullable       | bpchar                 | 该列是否允许为空，对于主键约束和非空约束，该值为n。                         |
| data_precision | integer                | 数据类型的精度，对于numeric数据类型有效，其他类型为NULL。                 |
| data_scale     | integer                | 小数点右边的位数，对于numeric数据类型有效，其他类型为0。                   |
| char_length    | numeric                | 列的长度（单位字符），只对varchar, nvarchar2, bpchar, char类型有效。 |
| schema         | character varying(64)  | 包含该表或视图的命名空间。                                      |

| 名称   | 类型   | 描述                                                   |
|------|------|------------------------------------------------------|
| kind | text | 当前记录所属的种类，如果此列属于表，则此字段显示为table；如果此列属于视图，则此字段显示为view。 |

### 15.3.294 USER\_TAB\_COMMENTS

USER\_TAB\_COMMENTS视图存储当前用户所有表和视图的注释信息。

| 名称         | 类型                    | 描述        |
|------------|-----------------------|-----------|
| owner      | character varying(64) | 表或视图的所有者。 |
| table_name | character varying(64) | 表或视图的名称。  |
| comments   | text                  | 注释。       |

### 15.3.295 USER\_TAB\_PARTITIONS

USER\_TAB\_PARTITIONS视图存储当前用户下所有分区的信息。当前用户下每个分区表的每个分区在USER\_TAB\_PARTITIONS中都会有一条记录。

| 名称                | 类型                    | 描述                                                                                                      |
|-------------------|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| table_owner       | character varying(64) | 分区所在表的所有者。                                                                                              |
| schema            | character varying(64) | 分区表模式。                                                                                                  |
| table_name        | character varying(64) | 表名。                                                                                                     |
| partition_name    | character varying(64) | 分区的名称。                                                                                                  |
| high_value        | text                  | 范围分区的上边界，或列表分区的边界值集合。<br>前向兼容的保留字段，8.1.3集群版本新增pretty_high_value用于记录此信息。                                 |
| pretty_high_value | text                  | 范围分区的上边界，或列表分区的边界值集合。<br>查询结果为表分区对应边界表达式的即时反编译输出。该字段的输出比high_value的信息更详细，根据实际使用场景可输出collaton、字段数据类型等信息。 |
| tablespace_name   | name                  | 分区所在表空间的名称。                                                                                             |



### 15.3.296 USER\_TABLES

USER\_TABLES视图存储关于当前模式下的表信息。

| 名称              | 类型                    | 描述                                                                                    |
|-----------------|-----------------------|---------------------------------------------------------------------------------------|
| owner           | character varying(64) | 表的所有者。                                                                                |
| table_name      | character varying(64) | 表名。                                                                                   |
| tablespace_name | character varying(64) | 表所在的表空间的名称。                                                                           |
| status          | character varying(8)  | 当前记录是否有效。                                                                             |
| temporary       | character(1)          | 是否为临时表。 <ul style="list-style-type: none"><li>Y表示是临时表。</li><li>N表示不是临时表。</li></ul>    |
| dropped         | character varying     | 当前记录是否已删除。 <ul style="list-style-type: none"><li>YES表示已删除。</li><li>NO表示未删除。</li></ul> |
| num_rows        | numeric               | 表的估计行数。                                                                               |

### 15.3.297 USER\_TRIGGERS

USER\_TRIGGERS视图存储关于当前用户下的触发器信息。

| 名称           | 类型                    | 描述           |
|--------------|-----------------------|--------------|
| trigger_name | character varying(64) | 触发器名称。       |
| table_name   | character varying(64) | 定义触发器的表的名称。  |
| table_owner  | character varying(64) | 定义触发器的表的所有者。 |

### 15.3.298 USER\_VIEWS

USER\_VIEWS视图存储关于当前模式下的所有视图信息。

| 名称        | 类型                    | 描述      |
|-----------|-----------------------|---------|
| owner     | character varying(64) | 视图的所有者。 |
| view_name | character varying(64) | 视图的名称。  |

### 15.3.299 V\$SESSION

V\$SESSION视图存储当前会话的所有会话信息。

表 15-353 V\$SESSION 字段

| 名称       | 类型      | 描述                    |
|----------|---------|-----------------------|
| sid      | bigint  | 当前活动的后台进程的OID。        |
| serial#  | integer | 当前活动的后台进程的序号，在DWS中为0。 |
| user#    | oid     | 登录此后台进程的用户的OID。       |
| username | name    | 登录此后台进程的用户名。          |

### 15.3.300 V\$SESSION\_LONGOPS

V\$SESSION\_LONGOPS视图存储当前正在执行的操作的进度。

表 15-354 V\$SESSION\_LONGOPS 字段

| 名称        | 类型      | 描述                      |
|-----------|---------|-------------------------|
| sid       | bigint  | 当前正在执行的后台进程的OID。        |
| serial#   | integer | 当前正在执行的后台进程的序号，在DWS中为0。 |
| sofar     | integer | 目前完成的工作量，在DWS中为空。       |
| totalwork | integer | 工作总量，在DWS中为空。           |

# 16 DWS 数据库 GUC 参数

## 16.1 查看 GUC 参数

DWS的GUC参数影响数据库的系统行为，用户可根据业务场景和数据量查看并调整GUC参数取值。

- 查看GUC参数方式一：集群创建成功后，用户可在[DWS控制台](#)上查看常用的数据库参数。

| 名称                            | CN参数值            | DN参数值            | 取值范围              | 是否可修改 | 备注                                                       |
|-------------------------------|------------------|------------------|-------------------|-------|----------------------------------------------------------|
| fencedUDFMemoryLimit          | 0                | 0                | 0 ~ 2,147,483,647 | 否     | 控制每个fenced udf worker进程使用的内存大小。建议值：0。                    |
| UDFWorkerMemHardLimit         | 1048576          | 104857000        | 0 ~ 2,147,483,647 | 是     | 控制每个fencedUDFMemoryLimit的最大值。单位：KB。建议值：1048576。          |
| agg_redistribute_enhancement  | off              | off              | ~                 | 否     | 当进行Agg操作时，如果包含多个group by列且不为分布列，进行重分布时会选择某一group by列进行。  |
| alarm_report_interval         | 100              | 1000             | 0 ~ 2,147,483,647 | 否     | 指定告警上报的时间间隔。建议值：10。                                      |
| allocate_mem_cost             | 0                | 0                | 0 ~ 1,798e+308    | 否     | 设置优化器计算hash join创建hash表开销内存资源的开销。但hash join估算不依赖此值使用。... |
| allow_concurrent_tuple_update | on               | on               | ~                 | 否     | 设置是否允许并发更新。建议值：on。                                       |
| analysis_options              | ALLonLVM_COMPILE | ALLonLVM_COMPILE | ~                 | 否     | 通过开启对应选项中所对应的功能选项使用相应的位功能。包括数据倾斜、性能统计等。参见附录...           |
| archive_command               |                  |                  | ~                 | 否     | 由管理节点用于归档WAL日志的命令。建议归档路径为绝对路径。默认值：不设置。                   |
| archive_mode                  | off              | off              | ~                 | 否     | 表示是否进行归档操作。建议值：off。                                      |
| archive_timeout               | 0                | 0                | 0 ~ 1,073,741,823 | 否     | 表示归档超时时间。建议值：0。                                          |

- 查看GUC参数方式二：成功连接集群后，通过SQL命令的方式查看数据库GUC参数。

– 使用SHOW命令。

### 说明

方式二只能查CN的GUC参数值，DN的GUC参数值可通过方式一：通过管理控制台查看。

使用如下命令查看单个参数：

```
SHOW server_version;
```

server\_version显示数据库版本信息的参数。

使用如下命令查看所有参数：

```
SHOW ALL;
```

– 使用pg\_settings视图。

使用如下命令查看单个参数：

```
SELECT * FROM pg_settings WHERE NAME='server_version';
```

使用如下命令查看所有参数：

```
SELECT * FROM pg_settings;
```

## 16.2 设置 GUC 参数

为确保DWS的最优性能，用户可根据业务需求对数据库中的GUC参数进行调整。

### 参数类型和值

- DWS的GUC参数类型分为以下五类：
  - SUSET，数据库管理员参数。设置后立即生效，无需重启集群。若在当前会话中设置该类型参数仅当前会话生效。
  - USERSET，普通用户参数。设置后立即生效，无需重启集群。若在当前会话中设置该类型参数仅当前会话生效。
  - POSTMASTER，数据库服务端参数。设置后需要重启集群才能生效，确认修改后系统会提示集群状态为待重启，建议在非业务高峰期手动重启集群，使参数生效。
  - SIGHUP，数据库全局参数。设置后全局生效，无法会话级生效。
  - BACKEND，数据库全局参数。设置后全局生效，无法会话级生效。
- 所有的参数名称不区分大小写。参数取值有整型、浮点型、字符串、布尔型和枚举型五类。
  - 布尔值可以是（on, off）、（true, false）、（yes, no）或者（1, 0），且不区分大小写。
  - 枚举类型的取值由系统表pg\_settings的enumvals字段取值所定义。
- 对于有单位的参数，在设置时请指定单位，否则将使用默认的单位。
  - 参数的默认单位由系统表pg\_settings的unit字段所定义。
  - 内存单位有：KB（千字节）、MB（兆字节）和GB（吉字节）。
  - 时间单位：ms（毫秒）、s（秒）、min（分钟）、h（小时）和d（天）。

### GUC 参数设置

GUC参数设置有两种方式：

- 方式一：集群创建成功后，用户可以登录[DWS控制台](#)，根据实际需要修改集群的数据库参数。具体操作请参见[修改DWS集群GUC参数](#)。
- 方式二：成功连接集群后，通过SQL命令的方式设置SUSET或USERSET类型的参数。

修改指定数据库，用户，会话级别的参数。

- 设置数据库级别的参数

```
ALTER DATABASE dbname SET paraname TO value;
```

在下次会话中生效。

- 设置用户级别的参数

```
ALTER USER username SET paraname TO value;
```

在下次会话中生效。

- 设置会话级别的参数

```
SET paraname TO value;
```

修改本次会话中的取值。退出会话后，设置将失效。

## 操作步骤

设置参数，以设置explain\_perf\_mode参数为例。

### 步骤1 查看explain\_perf\_mode参数。

```
SHOW explain_perf_mode;
explain_perf_mode

normal
(1 row)
```

### 步骤2 设置explain\_perf\_mode参数。

使用以下任意方式进行设置：

- 设置数据库级别的参数  
**ALTER DATABASE gaussdb SET explain\_perf\_mode TO pretty;**  
当结果显示为如下信息，则表示设置成功。  
**ALTER DATABASE**  
在下次会话中生效。
- 设置用户级别的参数  
**ALTER USER dbadmin SET explain\_perf\_mode TO pretty;**  
当结果显示为如下信息，则表示设置成功。  
**ALTER USER**  
在下次会话中生效。
- 设置会话级别的参数  
**SET explain\_perf\_mode TO pretty;**  
当结果显示为如下信息，则表示设置成功。  
**SET**

### 步骤3 检查参数设置的正确性。

```
SHOW explain_perf_mode;
explain_perf_mode

pretty
(1 row)
```

----结束

## 16.3 GUC 使用说明

数据库提供了许多运行参数，配置这些参数可以影响数据库系统的行为。在修改这些参数时请确保已了解对应参数对数据库的影响，否则可能会导致无法预料的结果。

### 注意事项

- 参数中如果取值范围为字符串，此字符串应遵循操作系统的路径和文件名命名规则。
- 取值范围最大值为INT\_MAX的参数，此选项最大值跟所在的操作系统有关。
- 取值范围最大值为DBL\_MAX的参数，此选项最大值跟所在的操作系统有关。

## 16.4 连接和认证

## 16.4.1 连接设置

介绍设置客户端和服务端连接方式相关的参数。

### max\_connections

**参数说明：**允许和数据库连接的最大并发连接数。此参数会影响集群的并发能力。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**整型。CN最小值为100，最大值为16384；DN最小值为100，最大值为262143，由于集群内部存在着各种连接，设置时通常达不到最大值，若日志中出现'invalid value for parameter "max\_connections"'，需要调小DN的max\_connections值。

**默认值：**CN节点为800，DN节点为5000，如果该默认值超过内核支持的最大值（在执行gs\_initdb的时候判断），系统会提示错误。

**设置建议：**

CN中此参数建议保持默认值。DN中此参数按照如下公式计算：

$\text{dop\_limit} * 20 * 6 + 24$ ，公式中的dop\_limit为集群中每个DN对应的CPU数，计算公式为： $\text{dop\_limit} = \text{单机器的CPU逻辑核数} / \text{单机器的DN数}$ 。

最小值5000。

增大这个参数可能导致DWS要求更多的SystemV共享内存或者信号量，可能超过操作系统缺省配置的最大值。这种情况下，请酌情对数值加以调整。

---

#### 须知

max\_connections取值的设置受[max\\_prepared\\_transactions](#)的影响，在设置max\_connections之前，应确保max\_prepared\_transactions的值大于或等于max\_connections的值，这样可确保每个会话都有一个等待中的预备事务。

---

### application\_name

**参数说明：**连接数据库的客户端程序名称。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串。

**默认值：**gsq

### connection\_info

**参数说明：**连接数据库的驱动类型、驱动版本号、当前驱动的部署路径和进程属主用户。（运维类参数，不建议用户设置）

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**空字符串

### 说明

- 空字符串，表示当前连接数据库的驱动不支持自动设置connection\_info参数或应用程序未设置。
- 驱动连接数据库的时候自行拼接的connection\_info参数格式如下：

```
{"driver_name":"ODBC","driver_version": "(GaussDB x.x.x build 39137c2d) compiled at 2022-09-23 15:43:11 commit 3629 last mr 5138 debug","driver_path":"/usr/local/lib/psqlodbcw.so","os_user":"omm"}
```

ODBC, JDBC, gsql连接默认显示driver\_name和driver\_version, driver\_path, os\_user, 其他接口连接默认显示driver\_name和driver\_version, driver\_path和os\_user的显示由用户控制 (参见[连接数据库](#)和[Linux下配置数据源](#))。

## 16.4.2 安全和认证 ( postgresql.conf )

介绍设置客户端和服务器的安全认证方式的相关参数。

### session\_timeout

**参数说明：**表明与服务器建立连接后，不进行任何操作的最长时间。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0-86400，最小单位为秒（s），0表示关闭超时设置。

**默认值：**10min

#### 须知

- DWS gsql客户端中有自动重连机制，所以针对初始化用户本地连接，超时后gsql表现的现象为断开后重连。
- pooler连接池到其它CN和DN的连接，不受session\_timeout参数控制。

### ssl\_renegotiation\_limit

**参数说明：**指定在会话密钥重新协商之前，通过SSL加密通道可以传输的流量。这个重新协商流量限制机制可以减少攻击者针对大量数据使用密码分析法破解密钥的几率，但是也带来较大的性能损失。流量是指发送和接收的流量总和。

**参数类型：**USERSET

### 说明

参数建议保持默认设置，即禁用重协商机制。不建议通过gs\_guc工具或其他方式直接在postgresql.conf文件中设置ssl\_renegotiation\_limit参数，即使设置也不会生效。

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX，单位为KB。其中0表示禁用重新协商机制。

**默认值：**0

### failed\_login\_attempts

**参数说明：**在任意时候，如果输入密码错误的次数达到failed\_login\_attempts则当前账户被锁定，password\_lock\_time秒后被自动解锁。例如，登录时输入密码失败，ALTER USER时修改密码失败等。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~1000

- 0表示自动锁定功能不生效。
- 正整数表示当错误密码次数达到failed\_login\_attempts设定的值时，当前账户将被锁定。

**默认值：**10

#### 须知

- failed\_login\_attempts和password\_lock\_time必须都为正数时锁定和解锁功能才能生效。
- failed\_login\_attempts会与客户端SSL连接模式共同决定用户的密码错误次数。当PGSSLMODE取值是allow或prefer时，客户的一次密码连接请求会生成两次连接请求：一次是尝试SSL连接，另一次是尝试非SSL连接。此时，用户感知到的密码错误次数是failed\_login\_attempts除以2。

## 16.4.3 通信库参数

本节介绍通信库相关的参数设置及取值范围等内容。

### tcp\_keepalives\_idle

**参数说明：**在支持TCP\_KEEPIIDLE套接字选项的系统上，设置发送活跃信号的间隔秒数。不设置发送保持活跃信号，连接就会处于闲置状态。

**参数类型：**USERSET

#### 须知

- 如果操作系统不支持TCP\_KEEPIIDLE选项，这个参数的值必须为0。
- 在通过Unix域套接字进行的连接的操作系统上，这个参数将被忽略。

**取值范围：**整型，0~3600，单位为秒（s）。

**默认值：**0

### tcp\_keepalives\_interval

**参数说明：**在支持TCP\_KEEPIINTVL套接字选项的操作系统上，以秒数声明在重新传输之间等待响应的的时间。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~180，单位为秒（s）。

**默认值：**0



#### 须知

- 如果操作系统不支持TCP\_KEEPINTVL选项，这个参数的值必须为0。
- 在通过Unix域套接字进行的连接的操作系统上，这个参数将被忽略。

## tcp\_keepalives\_count

**参数说明：**在支持TCP\_KEEPCNT套接字选项的操作系统上，设置DWS服务端在断开与客户端连接之前可以等待的保持活跃信号个数。

**参数类型：**USERSET

#### 须知

- 如果操作系统不支持TCP\_KEEPCNT选项，这个参数的值必须为0。
- 在通过Unix域套接字进行连接的操作系统上，这个参数将被忽略。

**取值范围：**整型，0~100，其中0表示DWS未收到客户端反馈的保持活跃信号则立即断开连接。

**默认值：**0

## comm\_max\_datanode

**参数说明：**通信库支持的最大DN数。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1~8192

**默认值：**实际DN数

#### 须知

该参数值的DN数由小调大时立即生效，由大调小时需重启集群生效。

## comm\_max\_stream

**参数说明：**通信库缓存的最大逻辑连接数据结构量。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，1~65535

**默认值：**1024

#### 说明

如果`comm_max_datanode`参数值较小，进程内存充足，可以适当将`comm_max_stream`值调大。

## max\_stream\_pool

**参数说明：**设置stream线程池能够容纳stream线程的最大个数。该参数8.1.2及以上版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX，-1和0表示关闭stream线程池。

**默认值：**

- 新安装集群默认值计算公式为： $\text{max\_stream\_pool} = \text{MIN}(\text{max\_connections}, \text{max\_process\_memory}/16/5\text{MB}, 1024)$
- 旧集群升级到8.3.0.100及以上新集群版本的默认值计算公式为： $\text{max\_stream\_pool} = \text{MIN}(\text{max\_connections}, \text{max\_process\_memory}/16/5\text{MB}, 1024, \text{旧集群值})$ ，升级时也强制应用新装集群的设置值，当旧值小时取旧值。

### 说明

- 支持实时减少线程池中stream线程的个数；若增大该参数值，stream线程的个数由业务驱动向上增长。
- 通常情况下不建议调整该参数值，因为stream线程池有自动清理功能。
- 如果stream空闲线程过多造成内存占用，可以调小此值以节约内存。

## enable\_stream\_sync\_quit

**参数说明：**设置stream计划结束时，stream线程是否同步退出。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示stream计划结束后，等待stream线程组内的线程统一退出。
- off表示stream计划结束后，stream线程直接退出，无需等待stream线程组内的线程统一退出。

**默认值：**off

## enable\_connect\_standby

**参数说明：**设置CN连接DN备机。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示CN连接备机。
- off表示CN连接DN主机。

**默认值：**off

**⚠ 注意**

- 不建议在日常业务中使用此参数，仅适用于运维操作，更不建议使用gs\_guc工具进行全局设置。否则可能会导致数据不一致，结果集错误等问题。
- 已创建临时表的session打开此参数后将造成DN上的临时表数据丢失，后续无法进行临时表相关操作。

## comm\_quota\_size

**参数说明：**通信库最大可连续发送包总大小。使用1GE网卡时，建议取较小值，推荐设置为20KB~40KB。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~102400，默认单位为KB。0表示不使用quota机制。

**默认值：**1MB

## comm\_usable\_memory

**参数说明：**单个DN内通信库缓存最大可使用内存。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，1GB~256GB，默认单位为GB。安装时最小值不得小于1GB。

**默认值：**max\_process\_memory/8

**须知**

此参数需根据环境内存及部署方式具体配置，过大会造成OOM，过小会降低通信库性能。

## comm\_client\_bind

**参数说明：**通信库客户端发起连接时是否使用bind绑定指定IP。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示绑定指定IP。
- off表示不绑定指定IP。

**须知**

如果集群某一节点存在多个IP处于同一通信网段时，需设置为on。此时将绑定本地listen\_addresses指定的IP发起通信，随机端口号不能重复使用，集群并发数量会受到可用随机端口号数量的限制。

**默认值：**off

## comm\_no\_delay

**参数说明：**是否使用通信库连接的NO\_DELAY属性，重启集群生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

**默认值：**off

### 须知

如果集群出现因每秒接收数据包过多导致的丢包时，需设置为off，以便小包合并成大包发送，减少数据包总数。

## comm\_debug\_mode

**参数说明：**通信库debug模式开关，该参数设置是否打印通信层详细日志，session级别生效。

### 须知

设置为on时，打印日志量较大，会增加额外的overhead并降低数据库性能，仅在调试时打开，打开后及时关闭。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打印通信库详细debug日志。
- off表示不打印通信库详细debug日志。

**默认值：**off

## comm\_ackchk\_time

**参数说明：**无数据包接收情况下，该参数设置通信库服务端主动ACK触发时长。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~20000，单位为毫秒（ms）。取值为0表示关闭此功能。

**默认值：**2000

## comm\_timer\_mode

**参数说明：**通信库timer模式开关，该参数设置是否打印通信层各阶段时间桩，session级别生效。

#### 须知

设置为on时，打印日志量较大，会增加额外的overhead并降低数据库性能，仅在调试时打开，打开后及时关闭。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打印通信库详细时间桩日志。
- off表示不打印通信库详细时间桩日志。

**默认值：**off

### comm\_stat\_mode

**参数说明：**通信库stat模式开关，该参数设置是否打印通信层的统计信息，session级别生效。

#### 须知

设置为on时，打印日志量较大，会增加额外的overhead并降低数据库性能，仅在调试时打开，打开后及时关闭。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打印通信库统计信息日志。
- off表示不打印通信库统计信息日志。

**默认值：**off

### client\_connection\_check\_interval

**参数说明：**客户端连接状态检测时间间隔。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX，单位为毫秒。0表示不检测客户端连接状态。

**默认值：**10000

#### 须知

通过gsql/jdbc/odbc等客户端直连CN执行长查询，在长查询执行期间：

- CN每隔client\_connection\_check\_interval时间检测一次客户端连接状态，若检测到客户端与CN的连接已经断开，则服务端主动终止长查询的执行，释放相关资源，避免集群资源浪费。
- DN每隔client\_connection\_check\_interval时间检测一次CN与DN的连接状态，若检测到CN与DN的连接已经断开，则DN主动终止长查询的执行，释放相关资源，避免集群资源浪费。

## conn\_recycle\_timeout

**参数说明：**用于控制将CN和其他节点间空闲连接回收到连接池的时间间隔。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0 ~ 3600，单位为秒(s)。0表示关闭空闲连接回收功能。

**默认值：**30

## 16.5 资源消耗

### 16.5.1 内存

介绍与内存相关的参数设置。

#### 须知

本节涉及的参数仅在数据库服务重新启动后生效。

## max\_process\_memory

**参数说明：**设置一个数据库节点可用的最大物理内存。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型， $2 \times 1024 \times 1024 \sim \text{INT\_MAX}/2$ ，单位为KB。

**默认值：**非从备DN节点自动适配，一个机器部署多个DN情况下，公式为（物理内存大小）\* 0.8 / (1+主DN个数)；当结果不足2GB时，默认取2GB。从备DN默认为12GB。

**设置建议：**

- DN上该数值需要根据系统物理内存及单节点部署主DN个数决定的。一个机器部署多个DN情况下，max\_process\_memory计算公式如下：（物理内存大小 - vm.min\_free\_kbytes）\* 0.8 / (n+主DN个数)；该参数目的是尽可能保证系统的可靠性，不会因数据库内存膨胀导致节点OOM。这个公式中提到vm.min\_free\_kbytes，其含义是预留操作系统内存供内核使用，通常用作操作系统内核中通信收发内存分配，至少为5%内存。即，max\_process\_memory=物理内存\*0.8/(n+主DN个数)，其中，当集群规模小于256时，n=1；当集群规模大于256且小于512时，n=2；当集群规模超过512时，n=3。
- 不推荐设置为最小阈值。
- CN上该数值内存可设置与DN数值一样。
- RAM：集群规划时分配给集群的最大使用内存。
- DWS从8.2.1版本开始，扩大了max\_process\_memory动态内存调整的适用范围。
  - max\_process\_memory\_auto\_adjust为on时，max\_process\_memory将会在上限和下限两值之间动态调整；其中，max\_process\_memory下限值的计算公式为：（物理内存大小）\* 0.8 / (1+主DN个数)；max\_process\_memory上

限值由GUC参数max\_process\_memory\_balanced设置  
( max\_process\_memory\_balanced参数设置请联系技术支持工程师 )。

- 集群在均衡模式下，max\_process\_memory将使用上限值，提高节点整体的内存资源利用率，相对之前版本，内存利用率会提升。
- 集群在非均衡模式下，max\_process\_memory将使用下限值，节点整体的内存资源利用率和8.2.1集群之前的版本一致。
- 升级场景下，该参数为保持前向兼容，系统不会设置max\_process\_memory\_balanced，max\_process\_memory默认使用升级前设置的值。

## max\_process\_memory\_auto\_adjust

**参数说明：**设置是否开启max\_process\_memory参数的自动调整功能（该参数仅8.2.0及以上集群版本支持）。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

**默认值：**on

## shared\_buffers

**参数说明：**设置DWS使用的共享内存大小。增加此参数的值会使DWS比系统默认设置需要更多的System V共享内存。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**整型，128~INT\_MAX，单位为8KB。

改变BLCKSZ的值会改变最小值。

**默认值：**CN节点为DN节点值的1/2，DN节点取公式计算：  
 $\text{POWER}(2, \text{ROUND}(\text{LOG}(2, \text{max\_process\_memory}/18), 0))$ 。如果操作系统支持的共享内存小于32MB，则在初始化数据存储空间时会自动调整为操作系统支持的最大值。

**设置建议：**

由于DWS大部分查询下推，建议DN中此参数设置比CN大。

建议设置shared\_buffers值为内存的40%以内。行存列存分开对待。行存设大，列存设小。列存： $(\text{单服务器内存}/\text{单服务器DN个数}) * 0.4 * 0.25$ 。

如果设置较大的shared\_buffers需要同时增加checkpoint\_segments的值，因为写入大量新增、修改数据需要消耗更多的时间周期。

## bulk\_write\_ring\_size

**参数说明：**数据并行导入使用的环形缓冲区大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，16384~INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**2GB

**设置建议：**建议导入压力大的场景中增加DN中此参数配置。

## buffer\_ring\_ratio

**参数说明：**设置并行导出时使用环形缓冲区的阈值大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1 ~ 1000

**默认值：**250

### 说明

- 默认值表示阈值为shared\_buffers的250/1000即1/4。
- 最小为shared\_buffers的1/1000。
- 最大为shared\_buffers的大小。

**设置建议：**导出时出现缓存命中率不符合预期的场景建议在DN中设置此参数。

## enable\_cstore\_ring\_buffer

**参数说明：**设置列存RingBuffer的开关，该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

**默认值：**off

**设置建议：**建议在业务运行一段时间，当CStoreBuffer内已存入大量高频查询的数据后，进行低频大表查询前打开，查询完大表后关闭。

## temp\_buffers

**参数说明：**设置每个数据库会话使用的LOCAL临时缓冲区的大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，800~INT\_MAX/2，单位为8KB。

**默认值：**8MB

### 说明

- 在每个会话的第一次使用临时表之前可以改变temp\_buffers的值，之后的设置将是无效的。
- 一个会话将按照temp\_buffers给出的限制，根据需要分配临时缓冲区。如果在一个并不需要大量临时缓冲区的会话里设置一个大的数值，其开销只是一个缓冲区描述符的大小。当缓冲区被使用，就会额外消耗8192字节。

## max\_prepared\_transactions

**参数说明：**设置可以同时处于"预备"状态的事务的最大数目。增加此参数的值会使DWS比系统默认设置需要更多的System V共享内存。

当DWS部署为主备双机时，在备机上此参数的设置必须要高于或等于主机上的，否则无法在备机上进行查询操作。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**整型，0~536870911，其中CN取值为0表示关闭预备事务的特性。



**默认值：**CN节点为800， DN节点为5000

#### 说明

为避免在准备步骤失败，此参数的值不能小于`max_connections`。

## work\_mem

**参数说明：**设置内部排序操作和Hash表在开始写入临时磁盘文件之前使用的内存大小。ORDER BY，DISTINCT和merge joins都要用到排序操作。Hash表在散列连接、散列为基础的聚集、散列为基础的IN子查询处理中都要用到。

对于复杂的查询，可能会同时并发运行好几个排序或者散列操作，每个都可以使用此参数所声明的内存量，不足时会使用临时文件。同样，好几个正在运行的会话可能会同时进行排序操作。因此使用的总内存可能是work\_mem的好几倍。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，64~INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**小规格内存为512MB，大规格内存为2GB（`max_process_memory`大于等于30GB为大规格内存，否则为小规格内存）。

#### 设置建议：

依据查询特点和并发来确定，一旦work\_mem限定的物理内存不够，算子运算数据将写入临时表空间，带来5-10倍的性能下降，查询响应时间从秒级下降到分钟级。

- 对于串行无并发的复杂查询场景，平均每个查询有5-10关联操作，建议work\_mem=50%内存/10。
- 对于串行无并发的简单查询场景，平均每个查询有2-5个关联操作，建议work\_mem=50%内存/5。
- 对于并发场景，建议work\_mem=串行下的work\_mem/物理并发数。

#### 须知

开启内存自适应后，收集统计信息后不再需要使用work\_mem进行算子内存使用调优，由系统根据当前负载情况，为每个语句生成计划，并估算每个算子的内存使用量和整个语句的内存使用量。系统根据负载情况和整个语句内存使用量进行队列调度，所以多并发场景会出现语句排队的情况。

## query\_mem

**参数说明：**设置执行作业所使用的内存。如果设置的query\_mem值大于0，在生成执行计划时，优化器会将作业的估算内存调整为该值。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0，或大于32MB的整型，默认单位为KB。如果设置值小于32MB，系统会自动将该参数设置为默认值0，此时优化器不会根据该值调整作业的估算内存。

**默认值：**0

## query\_max\_mem

**参数说明：**设置执行作业所能够使用的最大内存。如果设置的query\_max\_mem值大于0，在生成执行计划时，优化器会根据该值来设置算子的可用内存。当作业执行时所使用内存超过该值时，将报错退出。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0，或大于32MB的整型，单位为KB。如果设置值为小于32MB，系统会自动将该参数设置为默认值0，此时优化器不会根据该值限制作业的内存使用。

**默认值：**0

## agg\_max\_mem

**参数说明：**设置执行作业中的Agg算子的聚集列超过5列时，该Agg算子所能够使用的最大内存。当agg\_max\_mem大于0时生效。（该参数仅8.1.3.200及以上集群版本支持）

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0，或大于32MB的整型，单位为KB。如果设置值小于32MB，系统会自动将该参数设置为默认值0，此时不会根据该值限制Agg算子的内存使用。

**默认值：**

- 若当前集群为低版本升级到8.1.3及以上版本，继承升级前参数，默认值为INT\_MAX。
- 若当前集群为新装的8.1.3及以上版本，默认值为2GB。

## enable\_rowagg\_memory\_control

**参数说明：**控制行存agg算子内存使用上限。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启控制行存agg算子内存使用限制。设置为on可避免行存agg内存过度使用导致系统内存不可用，但可能导致agg性能劣化。
- off表示关闭控制行存agg算子内存使用限制。设置为off可能导致系统内存不可用。

**默认值：**on

## maintenance\_work\_mem

**参数说明：**设置在维护性操作（比如VACUUM、CREATE INDEX、ALTER TABLE ADD FOREIGN KEY等）中可使用的最大的内存。该参数的设置会影响VACUUM、VACUUM FULL、CLUSTER、CREATE INDEX的执行效率。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1024~INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**小规格内存为512MB，大规格内存为2GB（[max\\_process\\_memory](#)大于等于30GB为大规格内存，否则为小规格内存）。

**设置建议：**

- 建议设置此参数的值等于`work_mem`，可以改进清理和恢复数据库转储的速度。因为在一个数据库会话里，任意时刻只有一个维护性操作可以执行，并且在执行维护性操作时不会有太多的会话。
- 当`自动清理`进程运行时，`autovacuum_max_workers`倍数的内存将会被分配，所以此时设置`maintenance_work_mem`的值应该不小于`work_mem`。
- 如果进行大数据量的cluster等，可以在session中调大该值。

**psort\_work\_mem**

**参数说明：**设置列存表在进行局部排序中在开始写入临时磁盘文件之前使用的内存大小。带partial cluster key的表、带索引的表插入，创建表索引，删除表和更新表都会用到。

**参数类型：**USERSET

**须知**

多个正在运行的会话可能会同时进行表的局部排序操作，因此使用的总内存可能是`psort_work_mem`的好几倍。

**取值范围：**整型，64~INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**512MB

**max\_loaded\_cudesc**

**参数说明：**设置列存表在做扫描时，每列缓存cudesc信息的个数。增大设置会提高查询性能，但也会增加内存占用，特别是当列存表的列非常多时。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，100~INT\_MAX/2

**默认值：**1024

**须知**

`max_loaded_cudesc`设置过高时，有可能引起内存分配不足。

**max\_stack\_depth**

**参数说明：**设置DWS执行堆栈的最大安全深度。需要这个安全界限是因为在服务器里，并非所有程序都检查了堆栈深度，只是在可能递归的过程，比如表达式计算这样的过程里面才进行检查。

**参数类型：**SUSET

**设置原则：**

- 此参数的最佳设置是等于操作系统内核允许的最大值（就是`ulimit -s`的设置）。

- 如果设置此参数的值大于实际的内核限制，则一个正在运行的递归函数可能会导致一个独立的服务器进程崩溃。在DWS能够检测内核限制的操作系统上（SLES上），将自动限制设置为一个不安全的值。
- 因为并非所有的操作都能够检测，所以建议用户在此设置一个明确的值。

**取值范围：**整型，100~INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**2MB

#### 说明

默认值2MB，这个值相对比较小，不容易导致系统崩溃。但是可能会因为该值较小，导致无法执行复杂的函数。

## cstore\_buffers

**参数说明：**设置列存和OBS、HDFS外表列存格式（orc、parquet、carbondata）所使用的共享缓冲区的大小。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**整型，16384 ~ INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**CN为32MB，DN取公式计算：  
 $\text{POWER}(2, \text{ROUND}(\text{LOG}(2, \text{max\_process\_memory}/18), 0))$

**设置建议：**

列存表使用cstore\_buffers设置的共享缓冲区，几乎不用shared\_buffers。因此在列存表为主的场景中，应减少shared\_buffers，增加cstore\_buffers。

OBS、HDFS外表使用cstore\_buffers设置ORC、Parquet、Carbondata的元数据和数据的缓存，元数据缓存大小为cstore\_buffers的1/4，最大不超过2GB，其余缓存空间为列存数据和外表列存格式数据共享使用。

## dfs\_max\_memory

**参数说明：**设置orc导出时能占用的最大内存。如果导出大宽表时出现内存不足问题，可以调大此参数后重试。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，131072 ~ 10485760，单位为KB

**默认值：**262144KB（256MB）

## schedule\_splits\_threshold

**参数说明：**设置HDFS外表schedule阶段能够在内存中存储的最大文件个数，超过该限制时，将把文件列表下盘处理。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1~INT\_MAX

**默认值：**60000

## bulk\_read\_ring\_size

**参数说明：**并行导出，使用的环形缓冲区大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，256~INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**16MB

## check\_cu\_size\_threshold

**参数说明：**列存表插入数据时，如果一个CU中已插入的数据量大于该参数时，开始进行行级大小校验，避免生成非压缩态大于1G的CU。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~1048576，单位为KB。

**默认值：**1GB

---

### 须知

在进行行级大小校验时，如果多次校验不通过，建议先会话级设置该参数为0进行规避。

---

## memory\_spread\_strategy

**参数说明：**调整自定义资源池DN内存扩展的策略。建议在内存充裕的业务场景进行调整，该参数设置后会提升查询性能，内存最高可以和默认资源池保持一致，但若业务场景中内存较小的情况下可能出现内存不足报错。该参数仅8.1.3及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- none表示不扩展内存
- negative表示按需扩展内存，算子按需扩展，估算的多扩展多，估算的小扩展的小。
- crazy表示直接扩展内存，等同于默认资源池的内存扩展策略，但在业务场景内存较小的情况下可能出现内存不足报错。

**默认值：**none

## async\_io\_acc\_max\_memory

**参数说明：**设置单个任务线程中异步读/写加速特性可使用的最大内存。该参数仅9.0.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，4096KB~INT\_MAX/2 KB，单位为KB。

**默认值：**128MB

## enable\_global\_syscache

**参数说明：**用于控制是否开启Global SysCache特性。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**布尔型

- on表示打开Global SysCache特性。
- off表示关闭Global SysCache特性。

**默认值：**on

### 说明

新安装集群场景下，该参数默认值为on。升级场景下为保持前向兼容，该参数与升级前集群中该参数的默认值保持一致。

## syscache\_memory\_policy

**参数说明：**用于控制Global SysCache和线程SysCache内存上限。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**字符串

该参数策略由以下两个值组成：

1. 第一个值的取值为0~INT\_MAX，单位为KB。表示进程Global SysCache内存占用上限。如果占用达到该值时，清理部分Global SysCache内存。
2. 第二个值的取值为0~INT\_MAX，单位为KB。表示线程SysCache内存占用上限。如果线程SysCache内存占用达到该值时，则通过LRU淘汰该线程SysCache占用的部分内存。

**默认值：**163840,65536

## min\_batch\_rows

**参数说明：**设置内存攒批的最小行数，如果当前攒批达到该参数设置值就立即写入磁盘，否则先下盘继续攒批。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1000~60000

**默认值：**10000

## min\_pck\_batch\_rows

**参数说明：**用于设置V3 hash分区表pck攒批的行数限制。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，60000~600000

**默认值：**600000

## 16.5.2 语句磁盘空间管控

介绍与语句磁盘空间管控相关的参数，用于限制语句磁盘空间使用。

### sql\_use\_spacelimit

**参数说明：**限制单个SQL在单个DN上，触发写盘操作时，所有类型写盘文件的总空间大小，管控的空间包括普通表、临时表以及中间结果集落盘占用的空间。系统管理员用户也受该参数限制。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX，单位为KB。其中-1表示没有限制。

**默认值：**配置sql\_use\_spacelimit为实例所在磁盘空间总容量的10%。

#### 说明

例如，执行语句中配置参数sql\_use\_spacelimit=100，当出现单DN写盘超过100kB时，DWS会主动终止该query的运行，并提示用户单DN写盘量超阈值。

```
insert into user1.t1 select * from user2.t1;
ERROR: The space used on DN (104 kB) has exceeded the sql use space limit (100 kB).
```

建议处理方式：

- 优化语句，减少语句写盘占用空间。
- 如果磁盘空间充足可以适当调大该参数。

### temp\_file\_limit

**参数说明：**语句执行过程中触发落盘操作时，限制语句中单个线程落盘文件的总空间大小。例如，排序和哈希表使用的临时文件或者游标占用的临时文件。

此设置为会话级别的落盘文件控制。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX，单位为KB。其中-1表示没有限制。

**默认值：**配置temp\_file\_limit为实例所在磁盘空间总容量的10%。

#### 须知

SQL查询执行时使用的临时表空间不在此限制。

### bi\_page\_reuse\_factor

**参数说明：**行存表批量插入场景下，主备DN使用页复制进行数据同步时，可以复用的旧页面空闲空间的百分比。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~100，单位为%。其中0表示不对页面进行复用，全部申请新页面。

**默认值：**70



**须知**

- 不建议将此值设置为50以下（0除外），如果复用页面的空闲空间较小的话，会使主备DN间传输过多的旧页面数据，从而导致批量插入性能下降。
- 不建议将此值设置为90以上，如果此值设置过高，会导致频繁查询空闲页面，但又无法复用旧页面，得不偿失。

## 16.5.3 内核资源使用

介绍与操作系统内核相关的参数，这些参数是否生效依赖于操作系统的设置。

### max\_files\_per\_node

**参数说明：**限制单个节点上单个SQL打开的文件最大数量。通常情况下，不需要设置此参数。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX，其中-1表示限制最大数量。

**默认值：**50000

**说明**

- 新安装9.1.0及以上集群版本中该参数的默认值为50000。
- 升级场景下若原集群已支持max\_files\_per\_node参数，该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。
- 升级场景下若原集群未支持max\_files\_per\_node参数，升级后集群中该参数的默认值为-1。
- 执行语句报错“The last file name is [%s] and %d files have already been opened on data node [%s] with a maximum of %d files.”时，请尝试增大max\_files\_per\_node值。

## 16.5.4 基于开销的清理延迟

基于开销的清理延迟的目的是允许管理员减少VACUUM和ANALYZE语句在并发活动的数据库上的I/O影响。例如，VACUUM和ANALYZE此类维护语句并不需要迅速完成，且运行时要求此类语句不能严重干扰系统执行其他的数据库操作，管理员就可以使用该功能实现此目的。

**须知**

有些清理操作会持有关键的锁，这些操作应该尽快结束并释放锁。所以DWS的机制是，在这类操作过程中，基于开销的清理延迟不会发生作用。为了避免在这种情况下长延时，实际的开销限制取下面两者之间的较大值：

- $\text{vacuum\_cost\_delay} * \text{accumulated\_balance} / \text{vacuum\_cost\_limit}$
- $\text{vacuum\_cost\_delay} * 4$

在ANALYZE | ANALYSE和VACUUM语句执行过程中，系统维护一个内部的计数器，跟踪所执行的各种I/O操作的近似开销。如果积累的开销达到了vacuum\_cost\_limit声明的限制，则执行这个操作的进程将睡眠vacuum\_cost\_delay指定的时间。然后它会重置计数器然后继续执行。



这个特性是缺省关闭的。要想打开它，把vacuum\_cost\_delay变量设置为一个非零值。

## **vacuum\_cost\_delay**

**参数说明：**指定开销超过vacuum\_cost\_limit的值时，进程睡眠的时间。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~100，单位为毫秒（ms）。正数值表示打开基于开销的清理延迟特性；0表示关闭基于开销的清理延迟特性。

**默认值：**0

### **须知**

- 许多系统上，睡眠的有效分辨率是10毫秒。因此把vacuum\_cost\_delay设置为一个不是10的整数倍的数值与将它设置为下一个10的整数倍作用相同。
- 此参数一般设置较小，常见的设置是10或20毫秒。调整此特性资源占用率时，建议是调整其他参数，而不是该参数。

## **vacuum\_cost\_page\_hit**

**参数说明：**清理一个在共享缓存里找到的缓冲区的预计开销。它代表锁住缓冲池、查找共享的Hash表、扫描页面内容的开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~10000，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**1

## **vacuum\_cost\_page\_miss**

**参数说明：**清理一个要从磁盘上读取的缓冲区的预计开销。它代表锁住缓冲池、查找共享Hash表、从磁盘读取需要的数据块、扫描它的内容的开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~10000，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**2

## **vacuum\_cost\_page\_dirty**

**参数说明：**清理修改一个原先是干净的块的预计开销。它代表把一个脏的磁盘块再次刷新到磁盘上的额外开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~10000，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**20

## **vacuum\_cost\_limit**

**参数说明：**导致清理进程休眠的开销限制。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1~10000，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**200

## 16.5.5 异步 IO

### enable\_adio\_debug

**参数说明：**设置是否开启ADIO相关的日志，便于定位ADIO相关问题。运维类参数不建议普通用户设置。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on/true表示开启此日志开关。
- off/false表示关闭此日志开关。

**默认值：**off

### enable\_fast\_allocate

**参数说明：**磁盘空间快速分配开关。只有在XFS文件系统上才能开启该开关。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on/true表示开启此功能。
- off/false表示关闭此功能。

**默认值：**off

### prefetch\_quantity

**参数说明：**描述行存储使用ADIO预读取IO量的大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1024~1048576，单位为8KB。

**默认值：**32MB

### backwrite\_quantity

**参数说明：**描述行存储使用ADIO写入IO量的大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1024~1048576，单位为8KB。

**默认值：**8MB

### cstore\_prefetch\_quantity

**参数说明：**描述列存储使用ADIO预取IO量的大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1024 ~ 1048576，单位为KB。

**默认值：**32MB

### **cstore\_backwrite\_quantity**

**参数说明：**描述列存储使用ADIO写入IO量的大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1024 ~ 1048576，单位为KB。

**默认值：**8MB

### **cstore\_backwrite\_max\_threshold**

**参数说明：**描述列存储使用ADIO写入数据库可缓存最大的IO量。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，4096 ~ INT\_MAX/2，单位为KB。

**默认值：**2GB

### **fast\_extend\_file\_size**

**参数说明：**描述列存储使用ADIO预扩展磁盘的大小。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，1024 ~ 1048576，单位为KB。

**默认值：**8MB

### **effective\_io\_concurrency**

**参数说明：**磁盘子系统可以同时有效处理的请求数。对于RAID阵列，此参数应该是阵列中驱动器主轴的数量。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~1000

**默认值：**1

### **cu\_preload\_max\_distance**

**参数说明：**用于控制预读CU Group个数的上限。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~1024，其中0表示关闭预读功能。

**默认值：**20

## cu\_preload\_count

**参数说明：**设置预读CU个数的最大值。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型。0~10000，其中0表示关闭预读功能。

**默认值：**600

## 16.5.6 磁盘缓存

以下参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

### enable\_disk\_cache

**参数说明：**控制是否打开文件缓存。该参数受enable\_aio\_scheduler和obs\_worker\_pool\_size的前置控制；只有在enable\_aio\_scheduler=on以及obs\_worker\_pool\_size>=4的前提下，此参数为on才会生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

**默认值：**off

### enable\_disk\_cache\_recovery

**参数说明：**控制是否允许在重启集群时恢复文件缓存。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

**默认值：**off

## 16.6 并行导入

DWS提供了并行导入功能，以快速、高效地完成大量数据导入。介绍DWS并行导入的相关参数。

### raise\_errors\_if\_no\_files

**参数说明：**导入时是否区分“导入文件记录数为空”和“导入文件不存在”。raise\_errors\_if\_no\_files=TRUE，则“导入文件不存在”的时候，DWS将上报“文件不存在的”错误。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示导入时区分“导入文件记录数为空”和“导入文件不存在”。
- off表示导入时不区分“导入文件记录数为空”和“导入文件不存在”。

**默认值：**off

## partition\_max\_cache\_size

**参数说明：**为了优化对列存分区表的批量插入，在批量插入过程中会对数据进行缓存后再批量写盘。通过partition\_max\_cache\_size可指定数据缓存区大小。该值设置过大，将消耗较多系统内存资源；设置过小，将降低列存分区表批量插入性能。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**4096~ INT\_MAX / 2，最小单位为KB。

**默认值：**2GB

## partition\_mem\_batch

**参数说明：**为了优化对列存分区表的批量插入，在批量插入过程中会对数据进行缓存后再批量写盘。在partition\_max\_cache\_size设置的情况下，通过partition\_mem\_batch可指定缓存个数。该参数值设置越大，每个分区可用的缓存越小，降低列存分区表批量插入性能；设置越小，每个分区可用的缓存会越大，会消耗较多系统内存资源。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**1~ 65535

**默认值：**256

## gds\_debug\_mod

**参数说明：**为了增强对Gauss Data Service（以下简称GDS）相关问题的分析定位能力，可以通过此参数选择是否开启GDS的debug功能。参数开启后，将在集群节点对应的日志中输出GDS每次收发的包裹类型、命令交互的对端以及其他交互相关的细节信息，方便记录Gaussdb端状态机的状态跳转，以及目前所处的状态信息。此参数打开会输出额外日志，增加日志IO开销，进而影响性能和日志的信息有效性，因此请仅在定位GDS问题时开启。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启GDS debug功能。
- off表示不开启GDS debug功能。

**默认值：**off

## max\_copy\_data\_display

**参数说明：**为copy错误表rawrecord字段长度增加guc管控，该字段为text类型，最大为1G减去8203B（即1073733621B）。该参数仅8.2.1.100及以上版本支持。

设置该参数时，表示能显示的最长字符数，超过该长度结尾显示‘...’。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**0~1073733616

**默认值：**1024

## enable\_parallel\_batch\_insert

**参数说明：**控制行存表和列存表是否开启并发入库功能。该参数仅8.2.0.102及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启并发入库功能。开启并发入库功能可以有效提升行存表和列存表insert、upsert、update和delete语句入库执行速度。
- off表示不开启并发入库功能。

**默认值：**off

## 16.7 预写式日志

### 16.7.1 设置

#### synchronous\_commit

**参数说明：**设置当前事务的同步方式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- on表示将备机的同步日志刷新到磁盘。
- off表示异步提交。
- local表示为本地提交。
- remote\_write表示要备机的同步日志写到磁盘。
- remote\_receive表示要备机同步日志接收数据。

**默认值：**on

#### wal\_skip\_fpw\_level

**参数说明：**设置在检查点（checkpoint）之后DN节点对页面的第一次修改，会将整个页面的全部内容写到WAL日志中。该参数用于控制是否将各类型FPW记录到WAL日志中，以避免WAL日志过多导致空间不足或主备同步过慢的问题。该参数8.3.0及以上集群版本支持，8.3.0以下版本请参考write\_fpi\_hint。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型

- 0：打开全部FPW。
- 1：设置heap页面元组的hintbits标记位时，如果是checkpoint后的第一次修改，则不写FPW日志。此功能是否生效不受enable\_crc\_check及wal\_log\_hints参数影响。设置为1时等效于低版本的write\_fpi\_hint=off。参考write\_fpi\_hint。
- 2：不记录索引的FPW日志和heap页面hintbits标记位被修改后的FPW日志。

**默认值：**1

## wal\_decelerate\_policy

**参数说明：**触发限速后的行为策略，该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- warning表示触发限速条件后仅告警，但不降速。
- decelerate触发限速条件后，根据配速对当前业务进行降速处理。

**默认值：**warning

### 说明

warning不影响性能，decelerate会根据配速，对当前业务进行降速处理。

## wal\_write\_speed

**参数说明：**单DN的每个query每秒最大允许作业触发WAL写入速率（byte/s），该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1024~10240000，单位为KB

**默认值：**30MB

### 说明

对于带索引Copy、Delete等大量的作业，会根据配速进行作业速率限制。

## wal\_decelerate\_trigger\_threshold

**参数说明：**单DN每个query触发wal写入限速的阈值，该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1024~100000000000，单位为KB

**默认值：**128MB

### 说明

对于单query产生的xlog量大于该参数设置值时，即触发wal写入限速，对于DDL、少量的DML操作无影响。

## commit\_delay

**参数说明：**表示一个已经提交的数据在WAL缓冲区中存放的时间。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~100000（微秒），其中0表示无延迟。

**默认值：**0

---

**须知**

- 设置为非 0 值时事务执行commit后不会立即写入WAL中，而仍存放在WAL缓冲区中，等待WalWriter进程周期性写入磁盘。
  - 如果系统负载很高，在延迟时间内，其他事务可能已经准备好提交。但如果没有事务准备提交，这个延迟就是在浪费时间。
- 

## commit\_siblings

**参数说明：**当一个事务发出提交请求时，如果数据库中正在执行的事务数量大于此参数的值，则该事务将等待一段时间（[commit\\_delay](#)的值），否则该事务则直接写入WAL。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型， 0~1000

**默认值：**5

## wal\_compression

**参数说明：**控制是否对FPI页面进行压缩。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启FPI压缩。
- off表示关闭FPI压缩。

**默认值：**on

---

**须知**

- 当前压缩算法为zlib，暂不支持设置为其他压缩算法。
  - 对于通过从低版本升级成为当前版本的集群，此参数默认关闭（off）。如果用户需要，可以通过gs\_guc命令打开FPI压缩功能。
  - 当前版本若为全新安装版本，此参数默认打开（on）。
  - 从低版本升级上来的集群，如果手动开启了此参数，不允许再进行集群回滚操作。
- 

## wal\_compression\_level

**参数说明：**当打开wal\_compression参数时，设置zlib压缩算法的压缩级别。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型， 0~9

- 0表示不压缩。
- 1表示最低的压缩率。



- 9表示最高的压缩率。

默认值：9

## 16.7.2 检查点

### checkpoint\_segments

**参数说明：**设置checkpoint\_timeout周期内所保留的最少WAL日志段文件数量。每个日志文件大小为16MB。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，最小值1

**默认值：**64

#### 须知

提升此参数可加快大数据的导入速度，但需要结合checkpoint\_timeout、shared\_buffers这两个参数统一考虑。这个参数同时影响WAL日志段文件复用数量，通常情况下pg\_xlog文件夹下最大的复用文件个数为2倍的checkpoint\_segments个，复用的文件被改名为后续即将使用的WAL日志段文件，不会被真正删除。

## 16.8 双机复制

### 16.8.1 主服务器

#### enable\_data\_replicate

**参数说明：**当数据库在数据导入行存表时，主机与备机的数据同步方式可以进行选择。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示导入数据行存表时主备数据采用数据页的方式进行同步。当replication\_type参数为1时，不允许设置为on。
- off表示导入数据行存表时主备数据采用日志（Xlog）方式进行同步。

**默认值：**on

#### ha\_module\_debug

**参数说明：**用于查看数据复制时具体数据块的复制状态日志。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示日志中将打印数据复制时每个数据块的状态。

- off表示日志中不打印数据复制时每个数据块的状态。

默认值: off

## 16.9 查询规划

### 16.9.1 优化器方法配置

这些配置参数提供了影响查询优化器选择查询规划的原始方法。如果优化器为特定的查询选择的缺省规划并不是最优的，可以通过使用这些配置参数强制优化器选择一个不同的规划来临时解决这个问题。更好的方法包括调节优化器开销常量、手动运行ANALYZE、增加配置参数`default_statistics_target`的值、增加使用ALTER TABLE SET STATISTICS为指定列增加收集的统计信息。

#### enable\_bitmapscan

**参数说明：**控制优化器对位图扫描规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

默认值: on

#### enable\_hashagg

**参数说明：**控制优化器对Hash聚集规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

默认值: on

#### enable\_mixedagg

**参数说明：**控制优化器对Mixed Agg聚集规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用，为符合条件的Grouping Sets语句（包括Rollup或Cube）生成Mixed Agg查询计划。
- off表示不使用。

默认值: on

#### 须知

- 新装9.1.0.200及以上版本集群中该参数的默认值为on，升级场景该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。
- 通常在大数量场景（单个DN表的数据量在100GB以上），采用Mixed Agg查询计划可以提升语句的执行性能。  
不支持Mixed Agg的场景如下：
  - GROUP BY子句里列的数据类型不支持哈希操作。
  - 聚集函数中包含DISTINCT去重或ORDER BY排序。
  - 使用GROUPING SETS子句时不包含空的分组。

### enable\_hashjoin

**参数说明：**控制优化器对Hash连接规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

### enable\_indexscan

**参数说明：**控制优化器对索引扫描规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

### enable\_indexonlyscan

**参数说明：**控制优化器对仅索引扫描规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

## enable\_material

**参数说明：**控制优化器对实体化的使用。消除整个实体化是不可能的，但是可以关闭这个变量以防止优化器插入实体节点。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

## enable\_mergejoin

**参数说明：**控制优化器对融合连接规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**off

## enable\_nestloop

**参数说明：**控制优化器对内表全表扫描嵌套循环连接规划类型的使用。完全消除嵌套循环连接是不可能的，但是关闭这个变量就会让优化器在存在其他方法的时候优先选择其他方法。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**off

## enable\_index\_nestloop

**参数说明：**控制优化器对内表参数化索引扫描嵌套循环连接规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**新安装集群的场景下是on，如果集群是从R8C10版本升级上来的，则保持前向兼容。如果是从R7C10或者更早的版本升级上来，则默认值是off。

## left\_join\_estimation\_enhancement

**参数说明：**控制left join的行数估计值是否采用优化后的值。该参数仅8.3.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**off

## enable\_seqscan

**参数说明：**控制优化器对顺序扫描规划类型的使用。完全消除顺序扫描是不可能的，但是关闭这个变量会让优化器在存在其他方法的时候优先选择其他方法。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

## enable\_sort

**参数说明：**控制优化器使用的排序步骤。完全消除明确的排序是不可能的，但是关闭这个变量可以让优化器在存在其他方法的时候优先选择其他方法。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

## max\_opt\_sort\_rows

**参数说明：**控制order by子句中最大优化的limit+offset行数。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX

- 取值为0时：表示参数不生效。
- 取值为其他值时：表示order by子句中limit+offset行数小于该值时，优化生效，大于该值时，优化不生效。优化后耗时减小，但内存消耗可能增大。

**默认值：**-1

## enable\_tidscan

**参数说明：**控制优化器对TID扫描规划类型的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

## enable\_kill\_query

**参数说明：**CASCADE模式删除用户时，会删除此用户拥有的所有对象。此参数标识是否允许在删除用户的时候，取消锁定此用户所属对象的query。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许取消锁定。
- off表示不允许取消锁定。

**默认值：**off

## enforce\_oracle\_behavior

**参数说明：**控制正则表达式的规则匹配模式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示正则表达式采用ORACLE格式的匹配规则。
- off表示正则表达式采用POSIX格式的匹配规则。

**默认值：**on

## enable\_stream\_concurrent\_update

**参数说明：**控制优化器在并发更新场景下对stream的使用，该参数受限于[enable\\_stream\\_operator](#)参数。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许优化器对update语句生成stream计划。
- off表示优化器对update语句仅能生成非stream计划。

**默认值：**on

## enable\_stream\_ctescan

**参数说明：**控制stream计划是否支持ctescan。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示stream计划下支持ctescan。
- off表示stream计划下不支持ctescan。

**默认值：**on

#### 说明

升级场景该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。

## enable\_stream\_operator

**参数说明：**控制优化器对stream的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

## enable\_stream\_recursive

**参数说明：**控制是否将with recursive关联查询下推DN分布式执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示支持使用with recursive关联查询下推DN分布式执行。
- off表示不支持使用with recursive下推。

**默认值：**on

## enable\_value\_redistribute

**参数说明：**控制是否开启生成value redistribute优化计划，8.2.0及以上集群版本中，该参数针对不带Partition by子句的rank、dense\_rank、row\_number是否生成value redistribute优化计划生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示支持使用value redistribute生成优化计划。
- off表示不支持使用value redistribute生成优化计划。

**默认值：**on

## value\_redistribute\_options

**参数说明：**控制以下两种查询场景中是否生成value redistribute优化计划。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

场景一：不带Partition by子句的rank、dense\_rank、row\_number查询场景。

场景二：limit x offset y此类topk查询场景。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- none，表示对所有场景都不使用value redistribute生成优化计划。
- winagg，表示支持对场景一使用value redistribute生成优化计划。
- topk，表示支持对场景二使用value redistribute生成优化计划。

**默认值：**winagg

---

#### 须知

场景二topk场景应用value redistribute生成优化计划的限制如下：

1. value\_redistribute\_options需设置topk，同时开启enable\_topk\_optimization。
  2. 计划支持turbo。
  3. limit和offset子句中都是常数。
- 

## max\_recursive\_times

**参数说明：**控制with recursive的最大迭代次数。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX。

**默认值：**200

## enable\_vector\_engine

**参数说明：**控制优化器对向量化执行引擎的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

## enable\_broadcast

**参数说明：**控制优化器对stream代价估算时对broadcast分布方式的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。



**默认值：** on

## enable\_redistribute

**参数说明：** 控制优化器对stream代价估算时对local redistribute和split redistribute分布方式的使用。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：** on

## enable\_change\_hjcost

**参数说明：** 控制优化器在Hash Join代价估算路径选择时，是否使用将内表运行时代价排除在Hash Join节点运行时代价外的估算方式。如果使用，则有利于选择条数少，但运行代价大的表做内表。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：** off

## enable\_fstream

**参数说明：** 控制优化器下发语句时对stream的使用，该参数只限于HDFS外表使用。

该参数现在已经废弃。为了保留前向兼容，可以设置成功，但是实际不起任何作用。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：** off

## enable\_hashfilter

**参数说明：** 控制是否允许对包含复制表(包括dual表和常量表)的计划生成hashfilter。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示允许生成hashfilter。
- off表示任何情况下都不允许生成hashfilter。

默认值: on

## best\_agg\_plan

**参数说明:** 对于stream下的Agg操作, 优化器会生成三种计划:

1. hashagg+gather(redistribute)+hashagg。
2. redistribute+hashagg(+gather)。
3. hashagg+redistribute+hashagg(+gather)。

本参数用于控制优化器生成哪种hashagg的计划。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 0, 1, 2, 3

- 取值为1时, 强制生成第一种计划。
- 取值为2时, 如果group by列可以重分布, 强制生成第二种计划, 否则生成第一种计划。
- 取值为3时, 如果group by列可以重分布, 强制生成第三种计划, 否则生成第一种计划。
- 取值为0时, 优化器会根据以上三种计划的估算cost选择最优的一种计划生成。

默认值: 0

## turbo\_engine\_version

**参数说明:** 对于建表指定turbo存储格式表(表属性中enable\_turbo\_store参数设置为on), 且当查询不涉及merge join或sort agg算子时, 执行器可走turbo执行引擎, 执行器部分性能可获得成倍性能提升。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 0, 1, 2, 3

- 取值为0时, 表示turbo执行引擎关闭。
- 取值为1时, 表示仅针对单表agg查询场景使用turbo执行引擎。
- 取值为2时, 表示仅针对单表agg或多表join关联查询场景使用turbo执行引擎。
- 取值为3时, 对于大多常用算子可使用turbo执行引擎加速, 不支持算子如merge join, sort agg等算子。数据量较大且turbo\_engine\_version取值为3时, merge join, sort agg算子出现的情况较少, 因此基本可以实现任意SQL语句的turbo执行引擎加速。

默认值: 3



**注意**

---

## enable\_bucket\_stream\_opt

**参数说明:** 对于二级分区表或3.0 hash分布表使用bucket agg和bucket join执行策略。通过避免数据的local重分布或广播, 提升SQL语句执行效率。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- true，表示优化器在满足策略生效条件时使用bucket agg和bucket join执行策略生成计划。如使用该优化策略，执行explain末尾会显示字段Bucket Stream: true。
- false，表示不使用bucket agg和bucket join执行策略生成计划。

**默认值：**true

#### 须知

- 新装9.1.0.200及以上版本集群中该参数的默认值为true，升级场景该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。
- bucket agg和bucket join执行策略生效要求当前query可用CPU个数小于等于16，且建表满足以下条件之一：
  1. 二级分区要求分布列与二级分区的secondary\_part\_column相同，推荐二级分区个数为DN个数\*12，支持倍数包括4, 6, 8, 12, 16。
  2. 3.0表要求表为hash分布，且bucketnums/DN个数>10。
- 当计划中local stream代价较低，query可能不会选择bucket agg和bucket join执行策略。

## spill\_compression

**参数说明：**控制执行器算子运行数据由于内存不足下盘时的压缩算法。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- 'lz4'，表示使用lz4压缩算法，对于下盘量较小场景性能更优，但占用更多存储空间。
- 'zstd'，表示使用zstd压缩算法，对于下盘量较大场景，IO为主要瓶颈，其性能更优，且存储空间约为lz4的2/3。

**默认值：**'lz4'

## index\_selectivity\_cost

**参数说明：**控制列存表索引扫描时cbtree的cost计算（选择率>0.001），该参数仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，-1，0~1000，负数仅支持设置-1，且不允许设置其他负数。

- 取值为0时，不受索引选择率阈值0.001的影响。
- 取值为-1时，受disable\_cost影响。
- 为其他值时，为cbtree cost计算的系数。

**默认值：**-1

## index\_cost\_limit

**参数说明：**控制列存表索引扫描时cbtree的cost计算不生效阈值，该参数仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~2147483647。

- 取值为0时，表示参数不生效。
- 取值为其他值时，表行数少于该值时不受索引选择率阈值0.001的影响。

**默认值：**0

## volatile\_shipping\_version

**参数说明：**控制volatile函数下推执行的范围。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**0, 1, 2, 3

- 取值为3时，在2的基础上，扩展支持InlineCTE在只被引用一次时支持下推，扩展支持复制表UPSERT中使用包含volatile函数时的下推。
- 取值为2时，在1的基础上，扩展支持在复制CTE结果的目标列中包含volatile函数时的下推。
- 取值为1时，扩展支持nextval、uuid\_generate\_v1、sys\_guid、uuid函数出现在语句目标列时的完全下推。
- 取值为0时，支持random类函数的完全下推，nextval、uuid\_generate\_v1函数仅在INSERT含有简单查询语句的部分下推。

**默认值：**3

## agg\_redistribute\_enhancement

**参数说明：**当进行Agg操作时，如果包含多个group by列且均不为分布列，进行重分布时会选择某一group by列进行重分布。本参数控制选择重分布列的策略。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示会选择估算distinct值最多的一个可重分布列作为重分布列。
- off表示会选择第一个可重分布列为重分布列。

**默认值：**on

---

### 须知

新安装9.1.1.100及以上集群版本中该参数的默认值为on。升级场景下该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。

---

## enable\_valuepartition\_pruning

**参数说明：**是否对DFS（Distributed File System，分布式文件系统）分区表进行静态/动态优化。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示对DFS分区表进行静态/动态优化。
- off表示不对DFS分区表进行静态/动态优化。

**默认值：**on

## expected\_computing\_nodegroup

**参数说明：**标识选定的计算Node Group模式或目标计算Node Group。Node Group目前为内部用机制，用户无需设置。

共4种计算Node Group模式，用于关联操作和聚集操作时选定计算Node Group。在每一种模式中，优化器有针对性地选定几个候选计算Node Group，然后根据代价，从中为当前算子挑选更合适的计算Node Group。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- optimal：候选计算Node Group列表包含算子操作对象所在的Node Group和由当前用户具有COMPUTE权限的所有Node Group包含的所有DN构成的Node Group。
- query：候选计算Node Group列表包含算子操作对象所在的Node Group和由当前查询涉及的所有基表所在Node Group包含的所有DN构成的Node Group。
- bind：当前session用户是逻辑集群用户时，候选计算Node Group为当前用户关联的逻辑集群的Node Group；当session用户不是逻辑集群用户时，候选计算Node Group选取规则和参数设置为query时的规则一致。
- Node Group名：
  - [enable\\_nodegroup\\_debug](#)为off时：候选计算Node Group列表包含算子操作对象所在的Node Group和该指定的Node Group。
  - [enable\\_nodegroup\\_debug](#)为on时：候选计算Node Group为指定的Node Group。

**默认值：**bind

## enable\_nodegroup\_debug

**参数说明：**控制优化器在多Node Group环境下，是否使用强制弹性计算。Node Group目前为内部用机制，用户无需设置。

该参数只在[expected\\_computing\\_nodegroup](#)被设置为具体Node Group时生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示强制将计算弹性到[expected\\_computing\\_nodegroup](#)所指定的Node Group进行计算。

- off表示不强制使用某个Node Group进行计算。

**默认值：**off

## stream\_multiple

**参数说明：**设置优化器计算Stream算子的开销时的加权。

在原代价模型的基础上，最终Stream代价将被乘以此加权参数。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0~10000。

**默认值：**1

### 须知

此参数仅对Redistribute和Broadcast类型的Stream有效。

## qrw\_inlist2join\_optmode

**参数说明：**控制是否使用inlist-to-join查询重写。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- disable：关闭inlist2join查询重写。
- cost\_base：基于代价的inlist2join查询重写。
- rule\_base：基于规则的inlist2join查询重写，即强制使用inlist2join查询重写。
- 任意正整数：inlist2join查询重写阈值，即list内元素个数大于该阈值，进行inlist2join查询重写。

**默认值：**disable

## enable\_inlist\_hashing

**参数说明：**控制是否使用inlist哈希优化。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启inlist哈希优化。
- off表示关闭inlist哈希优化。

**默认值：**on

## setop\_optmode

**参数说明：**控制不带ALL选项的集合操作(UNION/EXCEPT/INTERSECT)语句的各个查询分支语句是否执行去重操作。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- disable：查询分支不执行去重操作。
- force：强制查询分支执行去重操作。
- cost：优化器在查询分支去重和不去重这两种执行方式中，选择代价比较小的执行方式。

**默认值：**cost

#### 须知

- 新装9.1.0.200及以上版本集群中该参数的默认值为cost，升级场景该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。
- 此参数配置仅在SQL语句的执行计划满足以下条件时生效：
  - SQL语句中的UNION/EXCEPT/INTERSECT操作不带ALL选项。
  - 执行集合操作的各个查询分支在进行集合操作前执行过数据重分布动作。

## skew\_option

**参数说明：**控制是否使用优化策略。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- off：关闭策略。
- normal：采用激进策略。对于不确定是否出现倾斜的场景，认为存在倾斜，并进行相应优化。
- lazy：采用保守策略。对于不确定是否出现倾斜场景，认为不存在倾斜，不进行优化。

**默认值：**normal

## enable\_expr\_skew\_optimization

**参数说明：**控制是否在倾斜优化策略中使用表达式统计信息。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示在倾斜优化策略中使用表达式统计信息来判断是否存在倾斜。
- off表示在倾斜优化策略中不使用表达式统计信息来判断是否存在倾斜。

**默认值：**on

## prefer\_hashjoin\_path

**参数说明：**控制是否优先生成hashjoin路径，以便通过将代价较大的其它路径预剪枝掉的方法来提升整体计划生成时间。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示启用hashjoin路径提前生成的优化。
- off表示关闭hashjoin路径提前生成的优化。

**默认值：**on

## enable\_hashfilter\_test

**参数说明：**该参数用于控制是否为基表扫描增加分布列的hashfilter，以便确认结果是否符合预期。同时，在数据插入时，控制是否进行DN准确性校验（即校验当前数据是否应该插入当前DN）。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示为基表扫描添加分布列的hashfilter，并在数据插入时进行DN准确性校验。
- off表示不为基表扫描添加分布列的hashfilter，并在数据插入时不进行DN准确性校验。

**默认值：**on

---

### 须知

- 此参数仅对hash分布的表有效。
  - 当该参数设置为on后，因在数据插入时会进行DN准确性校验，会影响数据插入性能。
- 

## enable\_cu\_align\_8k

**参数说明：**设置V3表CU是否8K字节对齐。该参数仅9.1.0及以上版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示V3表CU按照8192字节对齐。
- off表示V3表CU按照512字节对齐。

**默认值：**off

## enable\_cu\_batch\_insert

**参数说明：**设置V2表是否开启多列CU批量写功能。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型



- on表示V2表开启多列CU批量写功能。
- off表示V2表未开启多列CU批量写功能。

默认值: off

## enable\_topk\_optimization

**参数说明:** 控制是否开启TopK排序优化。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 布尔型

- on表示开启TopK排序优化。
- off表示关闭TopK排序优化。

默认值: on

## insert\_dop

**参数说明:** 控制insert dop并发数量。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 整型, 0 ~ 64。

- insert\_dop=0时, 表示insert并发度跟随子计划中查询语句的并发度。
- insert\_dop=1时, 表示关闭insert dop功能。
- insert\_dop>1时, 表示insert的并发度设置为insert\_dop与子计划中查询语句的并发度的最小值。

默认值: 1

### 说明

- insert\_dop=0时, 即开启自适应模式, 并发度跟随子计划中查询语句的并发度, 部分场景效果可能不理想。
- 避免设置过大的insert\_dop值, 可能会导致资源占比过高, 建议用户根据实际会话需要进行设置。
- 使用insert\_dop时需考虑insert业务并发度和表的列数。并发度越高和表列数越多的场景中, 建议insert\_dop设置相对越低。如果表列数超过1000列不建议开启insert\_dop, 避免影响性能。

## experimental\_options

**参数说明:** 控制实验性的优化选项。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 枚举型

- none: 不启用任何优化选项。
- vecsort\_opt: 用于控制列存sort是否使用TurboSort优化。
- disable\_jsonagg\_pushdown: 用于禁用json\_agg函数下推优化。
- vector\_window\_opt: 用于控制first\_value和last\_value是否支持向量化引擎。

默认值: none

## 16.9.2 优化器开销常量

介绍优化器开销常量。这里描述的开销可以按照任意标准度量。只关心其相对值，因此以相同的系数缩放它们将不会对优化器的选择产生任何影响。缺省时，它们以抓取顺序页的开销为基本单位。也就是说将seq\_page\_cost设为1.0，同时其他开销参数以它为基准设置。也可以使用其他基准，比如以毫秒计的实际执行时间。

### seq\_page\_cost

**参数说明：**设置优化器计算一次顺序磁盘页面抓取的开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0 ~ 10000。

**默认值：**1

### random\_page\_cost

**参数说明：**设置优化器计算一次非顺序抓取磁盘页面的开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0 ~ 10000。

**默认值：**4

#### 说明

- 虽然服务器允许将random\_page\_cost设置的比seq\_page\_cost小，但是物理上实际不受影响。如果所有数据库都位于随机访问内存中时，两者设置为相等很合理。因为在此种情况下，非顺序抓取页并没有副作用。同样，在缓冲率很高的数据库上，应该相对于CPU参数同时降低这两个值，因为获取内存中的页要比通常情况下开销小很多。
- 对于特别表空间中的表和索引，可以通过设置同名的表空间的参数来覆盖这个值。
- 相对于seq\_page\_cost，减少这个值将导致系统更倾向于使用索引扫描，而增加这个值使得索引扫描开销比较高。可以通过同时增加或减少这两个值来调整磁盘I/O相对于CPU的开销。

### cpu\_tuple\_cost

**参数说明：**设置优化器计算在一次查询中处理每一行数据的开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0 ~ 10000。

**默认值：**0.01

### cpu\_index\_tuple\_cost

**参数说明：**设置优化器计算在一次索引扫描中处理每条索引的开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0 ~ 10000。

**默认值：**0.005

## cpu\_operator\_cost

**参数说明：**设置优化器计算一次查询中执行一个操作符或函数的开销。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0 ~ 10000。

**默认值：**0.0025

## effective\_cache\_size

**参数说明：**设置优化器在一次单一的查询中可用的磁盘缓冲区的有效大小。

设置这个参数，还要考虑DWS的共享缓冲区以及内核的磁盘缓冲区。另外，还要考虑预计的在不同表之间的并发查询数目，因为它们将共享可用的空间。

这个参数对DWS分配的共享内存大小没有影响，它也不会使用内核磁盘缓冲，它只用于估算。数值是用磁盘页来计算的，通常每个页面是8192字节。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1 ~ INT\_MAX，单位为8KB。

比默认值高的数值可能会导致使用索引扫描，更低的数值可能会导致选择顺序扫描。

**默认值：**128MB

## allocate\_mem\_cost

**参数说明：**设置优化器计算Hash Join创建Hash表开辟内存空间所需的开销，供Hash join估算不准时调优使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0 ~ 10000。

**默认值：**0

## smp\_thread\_cost

**参数说明：**设置优化器计算一个算子并行线程所需的开销，用于在生成query\_dop不合适时调优使用。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，1 ~ 10000。

**默认值：**1000

## 16.9.3 基因查询优化器

介绍基因查询优化器相关的参数。基因查询优化器（GEQO）是一种启发式的查询规划算法。这个算法减少了对复杂查询规划的时间，而且生成规划的开销有时也小于正常的详尽的查询算法。

### geqo

**参数说明：**控制基因查询优化的使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示使用。
- off表示不使用。

**默认值：**on

---

#### 须知

通常情况下在执行过程中不要关闭，geqo\_threshold变量提供了更精细的控制GEQO的方法。

---

## geqo\_threshold

**参数说明：**如果执行语句的数量超过设计的FROM的项数，则会使用基因查询优化来执行查询。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，2~INT\_MAX。

**默认值：**12

---

#### 须知

- 对于简单的查询，通常用详尽搜索方法，当涉及多个表的查询的时候，用GEQO可以更好的管理查询。
  - 一个FULL OUTER JOIN构造仅作为一个FROM项。
- 

## geqo\_effort

**参数说明：**控制GEQO在规划时间和规划质量之间的平衡。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1~10

**默认值：**5

---

#### 须知

- 比默认值大的数值增加了查询规划的时间，但是也增加了选中有效查询的几率。
  - geqo\_effort实际上并没有直接作用，只是用于计算其他影响GEQO的变量的默认值。如有需求，可以手动设置其他相关参数。
- 

## geqo\_pool\_size

**参数说明：**控制GEQO使用池的大小，也就是基因全体中的个体数量。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX

---

#### 须知

至少是2，且有用的值一般在100到1000之间。设置为0，表示使用系统自适应方式，DWS会基于geqo\_effort和表的个数选取合适的值。

---

**默认值：**0

## geqo\_generations

**参数说明：**控制GEQO使用的算法的迭代次数。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX

---

#### 须知

必须至少是1，且有用的值介于100和1000之间。如果设置为0，则基于geqo\_pool\_size选取合适的值。

---

**默认值：**0

## geqo\_selection\_bias

**参数说明：**控制GEQO的选择性偏好，即就是一个种群中的选择性压力。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，1.5 ~ 2.0

**默认值：**2

## geqo\_seed

**参数说明：**控制GEQO使用的随机数生产器的初始化值，用来从顺序连接在一起的查询空间中查找随机路径。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0.0 ~ 1.0

---

#### 须知

不同的值会改变搜索的连接路径，从而影响了所找路径的优劣。

---

**默认值：**0

## 16.9.4 其他优化器选项

### default\_statistics\_target

**参数说明：**为没有用ALTER TABLE SET STATISTICS设置字段目标的表设置缺省统计目标。此参数设置为正数是代表统计信息的样本数量，为负数时，代表使用百分比的形式设置统计目标，负数转换为对应的百分比，即-5代表5%。采样时，会将default\_statistics\_target \* 300作为随机抽样的大小，例如默认值为100时，会随机读取30000个页面再从中随机取30000条数据来完成随机抽样。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，-100 ~ 10000。

#### 须知

- 比默认值大的正数数值增加了ANALYZE所需的时间，但是可能会改善优化器的估计质量。
- 调整此参数可能存在性能劣化的风险，如果某个查询劣化，可以考虑
  1. 恢复默认的统计信息。
  2. 使用plan hint来调整到之前的查询计划。（详细参见[使用Plan Hint进行调优](#)）
- 当此guc参数设置为负数时，如果计算的采样样本数大于等于总数据量的2%，且用户表的数据量小于1600000时，ANALYZE所需时间相比guc参数为默认值的时间会有所增加。
- autoanalyze不支持临时表采样方式设置采样大小，采样过程使用参数默认值。
- 当强制使用内存方式计算统计信息时，采样大小受maintenance\_work\_mem参数限制。

**默认值：**100

### random\_function\_version

**参数说明：**控制analyze在进行数据采样时选取的random函数版本。该参数仅8.1.2及以上版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- 0 表示采用C标准库提供的random函数。
- 1 表示采用优化增强的random函数。

**默认值：**

- 若当前集群为低版本升级到8.2.0.100及以上集群版本，为保持和前向兼容，默认值为0。
- 若当前集群为新装的8.2.0.100及以上集群版本，默认值为1。

### constraint\_exclusion

**参数说明：**控制查询优化器使用表约束查询的优化。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- on表示检查所有表的约束。
- off表示不检查约束。
- partition表示只检查继承的子表和UNION ALL子查询。

#### 须知

当constraint\_exclusion为on，优化器用查询条件和表的CHECK约束比较，并且在查询条件和约束冲突的时候忽略对表的扫描。

**默认值：**partition

#### 说明

目前，constraint\_exclusion缺省被打开，通常用来实现表分区。为所有的表打开它时，对于简单的查询加强了额外的规划，并且对简单查询没有什么好处。如果不用分区表，可以关掉它。

## cursor\_tuple\_fraction

**参数说明：**优化器估计游标获取行数在总行数中的占比。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0.0～1.0。

#### 须知

比默认值小的值与使用“fast start”为游标规划的值相偏离，从而使得前几行恢复的很快而抓取全部的行需要很长的时间。比默认值大的值加大了总的估计的时间。在最大的值1.0处，像正常的查询一样规划游标，只考虑总的估计时间和传送第一行的时间。

**默认值：**0.1

## from\_collapse\_limit

**参数说明：**根据生成的FROM列表的项数来判断优化器是否将把子查询合并到上层查询，如果FROM列表项个数小于等于该参数值，优化器会将子查询合并到上层查询。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1～INT\_MAX。

#### 须知

比默认值小的数值将降低规划时间，但是可能生成差的执行计划。

**默认值：**8

## join\_collapse\_limit

**参数说明：**根据得出的列表项数来判断优化器是否执行把除FULL JOINS之外的JOIN构造重写到FROM列表中。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1 ~ INT\_MAX。

### 须知

- 设置为1会避免任何JOIN重排。这样就使得查询中指定的连接顺序就是实际的连接顺序。查询优化器并不是总能选取最优的连接顺序，高级用户可以选择暂时把这个变量设置为1，然后指定它们需要的连接顺序。
- 比默认值小的数值减少规划时间但也降低了执行计划的质量。

**默认值：**8

## join\_search\_mode

**参数说明：**标识计划路径搜索的方式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- exhaustive：使用传统动态规划和遗传基因方式进行计划路径搜索。
- heuristic：使用启发式方法进行计划路径搜索。该方式会加快计划生成的性能，但存在忽略掉最优计划的可能性。该设置仅对于指定Drive Hint或连接表个数大于from\_collapse\_limit的场景生效。

**默认值：**heuristic

## enable\_from\_collapse\_hint

**参数说明：**标识是否优先以hint生效的方式重写FROM列表，其次再根据from\_collapse\_limit、join\_collapse\_limit参数进行重写。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示优先以hint生效的方式重写FROM列表。
- off表示无差别重写FROM列表。

### 须知

- 该参数启用时，优化器会优先以hint生效的方式重写FROM列表，但hint是否生效在计划生成后才能知道，因此有可能出现该hint不生效的情况。
- 该参数关闭时，回退到8.2.0版本之前的计划，即生成计划时不区分表是否有hint。



**默认值：**on

## plan\_mode\_seed

**参数说明：**该参数为调测参数，目前仅支持OPTIMIZE\_PLAN和RANDOM\_PLAN两种。其中：OPTIMIZE\_PLAN表示通过动态规划算法进行代价估算的最优plan，参数值设置为0；RANDOM\_PLAN表示随机生成的plan；如果设置为-1，表示用户不指定随机数的种子标识符seed值，由优化器随机生成[1, 2147483647]范围整型值的随机数，并根据随机数生成随机的执行计划；如果用户指定guc参数值为[1, 2147483647]范围的整型值，表示指定的生成随机数的种子标识符seed，优化器需要根据seed值生成随机的执行计划。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1~ 2147483647

**默认值：**0

### 须知

- 当该参数设置为随机执行计划模式时，优化器会生成不同的随机执行计划，该执行计划可能不是最优计划。因此在随机计划模式下，会对查询性能产生影响，所以建议在升级、扩容、缩容等正常业务操作或运维过程中将该参数保持为默认值0。
- 当该参数不为0时，查询指定的plan hint不会生效。

## enable\_hdfs\_predicate\_pushdown

**参数说明：**标识是否启用谓词下推至原生数据层的功能。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示启用谓词下推至原生数据层的功能。
- off表示不启用谓词下推至原生数据层的功能。

**默认值：**on

## windowagg\_pushdown\_enhancement

**参数说明：**标识是否在聚集场景下启用窗口函数谓词下推增强功能。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示聚集场景启用窗口函数谓词下推增强功能。
- off表示聚集场景不启用窗口函数谓词下推增强功能。

**默认值：**on

## implied\_quality\_optmode

**参数说明：**标识语句中等值列的条件传递优化策略。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**枚举类型

- normal表示向前兼容8.1.3及以前版本，即推导出的表达式行为优化。
- negative表示推导出的表达式行为不优化。
- positive在normal的基础上增加了类型转换表达式的优化。

**默认值：**normal

## enable\_random\_datanode

**参数说明：**标识是否允许开启复制表DN随机查找功能，复制表在每个DN存放一份完整数据，随机选取可以缓解节点压力。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许开启复制表DN随机查找功能。
- off表示不允许开启复制表DN随机查找功能。

**默认值：**on

## hashagg\_table\_size

**参数说明：**用于设置执行HASH AGG操作时HASH表的大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX/2。

**默认值：**0

## enable\_codegen

**参数说明：**标识是否允许开启代码生成优化，目前代码生成使用的是LLVM优化。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许开启代码生成优化。
- off表示不允许开启代码生成优化。

---

### 须知

目前LLVM优化仅支持向量化执行引擎特性和SQL on Hadoop特性，在其他场景下建议关闭此参数。

---

**默认值：**off

## codegen\_strategy

**参数说明：**标识在表达式codegen化过程中所使用的代码生成优化策略。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- partial表示当所计算表达式中即使包含部分未被codegen化的函数时，仍可借助表达式全codegen框架调用LLVM动态编译优化策略。
- pure表示当所计算表达式整体可被codegen化时，才考虑调用LLVM动态编译优化策略。

### 须知

在开启代码生成优化会导致查询性能下降的场景下可以设置此参数为pure，其他场景下建议不改变此参数的默认值partial。

**默认值：**partial

## enable\_codegen\_print

**参数说明：**标识是否允许在log日志中打印所生成的LLVM IR函数。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许在log日志中打印IR函数。
- off表示不允许在log日志中打印IR函数。

**默认值：**off

## codegen\_cost\_threshold

**参数说明：**由于LLVM编译生成最终的可执行机器码需要一定时间，因此只有当实际执行的代价大于编译生成机器码所需要的代码和优化后的执行代价之和时，利用代码生成才有收益。codegen\_cost\_threshold标识代价的阈值，当执行估算代价大于该代价时，使用LLVM优化。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX

**默认值：**10000

## llvm\_compile\_expr\_limit

**参数说明：**用于标识编译表达式个数的阈值，当表达式个数高于该阈值时，只将阈值之内的表达式使用LLVM编译，高于阈值之外的表达式不使用LLVM编译，同时生成编译告警提示（告警提示需要在执行explain performance前SET analysis\_options="on(LLVM\_COMPILE)"）。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1 ~ INT\_MAX

**默认值：**500

## **llvm\_compile\_time\_limit**

**参数说明：**LLVM编译时间在执行器运行时间中的占比超过llvm\_compile\_time\_limit所设置的阈值，说明LLVM编译时间占比过高，生成告警提示（告警提示需要在执行explain performance前SET analysis\_options="on(LLVM\_COMPILE)"）。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0.0 ~ 1.0

**默认值：**0.2

## **enable\_constraint\_optimization**

**参数说明：**标识是否允许HDFS外表使用信息约束（Informational Constraint）优化执行计划。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许使用信息约束优化执行计划。
- off表示不允许使用信息约束优化执行计划。

**默认值：**on

## **enable\_bloom\_filter**

**参数说明：**标识是否允许使用BloomFilter优化。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许使用BloomFilter优化。
- off表示不允许使用BloomFilter优化。

**默认值：**on

**须知**

适用场景：外表侧同线程包含有HDFS内外表或列存表的HASH JOIN会触发Bloom Filter。

使用限制：

1. JOIN类型仅限于INNER JOIN、SEMI JOIN、RIGHT JOIN、RIGHT SEMI JOIN、RIGHT ANTI JOIN、RIGHT ANTI FULL JOIN。
2. JOIN内表侧关联条件：对于HDFS内外表不能为表达式；对于列存表可以为表达式，但仅限于非JOIN层计算的表达式。
3. JOIN外表侧关联条件必须为简单列关联。
4. JOIN内表侧与外表侧关联条件均为简单列关联时，计划层估算必须可以去除1/3以上的数据（仅针对HDFS内外表）。
5. JOIN不能包含null值关联。
6. 数据类型：
  - HDFS内外表字段类型支持SMALLINT、INTEGER、BIGINT、REAL/FLOAT4、DOUBLE PRECISION/FLOAT8、CHAR(n)/CHARACTER(n)/NCHAR(n)、VARCHAR(n)/CHARACTER VARYING(n)、CLOB、TEXT。
  - 列存表字段类型支持SMALLINT、INTEGER、BIGINT、OID、“char”、CHAR(n)/CHARACTER(n)/NCHAR(n)、VARCHAR(n)/CHARACTER VARYING(n)、NVARCCHAR2(n)、CLOB、TEXT、DATE、TIME、TIMESTAMP、TIMESTAMPTZ，其中字符类型其排序规则必须指定为“C”。

## runtime\_filter\_type

**参数说明：**标识使用的runtime filter类型，仅在打开[enable\\_bloom\\_filter](#)时生效。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- All，表示应用所有场景下的runtime filter。
- global\_filter，表示应用join场景的global runtime filter，及带有limit的order by场景下的runtime filter。
- Topn\_filter，表示应用join场景的local runtime filter以及带有limit的order by场景下的runtime filter。
- Bloom\_filter，表示仅应用join场景下的local runtime filter，且满足条件后join会生成bloom filter进行过滤。
- Min\_max，表示仅应用join场景下的local runtime filter，且join场景仅会生成min\_max过滤器。
- None，表示不使用runtime filter，此时仅对原版bloom filter生效场景具有过滤效果。

**默认值：**All

**须知**

- 新安装的9.1.1.100及以上集群版本中该参数的默认值为All，从低版本升级到9.1.1.100及以上集群版本场景下，该参数默认值为'min\_max,bloom\_filter\_topn\_filter'。
- join场景的local runtime filter：指列存表的HASH JOIN外表侧应用runtime filter的cstore scan算子上无stream算子或只有local stream算子。
- join场景的global runtime filter：指列存表的HASH JOIN外表侧应用runtime filter的cstore scan算子上含有非local stream算子。
- 适用场景：列存表的HASH JOIN外表侧的计划类型以及列存表带有limit的order by计划类型。
- 使用限制：
  - JOIN场景使用限制同[enable\\_bloom\\_filter](#)参数的限制。
  - 带有limit的order by场景下，order by字段类型仅支持SMALLINT、INTEGER、BIGINT、“char”、CHAR(n)/CHARACTER(n)/NCHAR(n)、VARCHAR(n)/CHARACTER VARYING(n)、NVARCHAR2(n)、TEXT、DATE、TIME、TIMESTAMP、TIMESTAMPZ，其中字符类型其排序规则必须指定为“C”。

**runtime\_filter\_ratio**

**参数说明：**控制runtime filter在join场景中是否使用bloom filter进行细粒度行级过滤的阈值，仅在[runtime\\_filter\\_type](#)设置值大于等于Bloom\_filter时生效。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0.0 ~ 1.0

**默认值：**0.01

**须知**

- 适用场景：列存表的HASH JOIN，并且满足：内表estimate\_join\_rows/外表estimate\_join\_rows <= runtime\_filter\_ratio。细粒度行级过滤仅推荐在join场景下内表外表数据量差距明显时使用，不合理的runtime\_filter\_ratio设置可能会导致join场景性能劣化。
- 使用限制：细粒度行级过滤仅支持join字段类型为SMALLINT、INTEGER、BIGINT、FLOAT类型时使用。

**runtime\_filter\_cost\_options**

**参数说明：**控制在生成计划时，是否根据cost选择生成应用runtime filter计划。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- apply\_partial：build端只要包含probe端某个runtime filter需要的表，就可以生成runtime filter path。

- `apply_all`: 限制build端必须包含probe端可应用的runtime filter需要的所有表, 才可以生成runtime filter path。

**默认值:** "", 即生成计划时不考虑根据cost选择应用runtime filter的计划。

---

#### 须知

若`apply_partial`和`apply_all`同时设置, 则以`apply_all`设置生效。

---

## `enable_extrapolation_stats`

**参数说明:** 标识是否允许基于历史统计信息使用推理估算的逻辑。使用该逻辑对于未及时收集统计信息的表可以增大估算准确的可能性, 但也存在错误推理导致估算过大的可能性。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 布尔型

- `on`表示允许基于历史统计信息使用推理估算的逻辑。
- `off`表示不允许基于历史统计信息使用推理估算的逻辑。

**默认值:**

- 若当前集群为低版本升级到8.2.0.100及以上集群版本, 为保持和前向兼容, 默认值为`off`。
- 若当前集群为新装的8.2.0.100及以上集群版本, 默认值为`on`。

## `autoanalyze`

**参数说明:** 标识是否允许在生成计划的时候, 对于“统计信息完全缺失”或“修改量达到`analyze`阈值”的表进行统计信息自动收集, 当前不支持对外表触发`autoanalyze`, 不支持对带有`ON COMMIT [DELETE ROWS|DROP]`选项的临时表触发`autoanalyze`, 如需收集, 需用户手动执行`analyze`操作。如果在`auto analyze`某个表的过程中数据库发生异常, 当数据库正常运行之后再执行语句有可能仍提示需要收集此表的统计信息。此时需要用户对该表手动执行一次`analyze`操作, 以同步统计信息数据。

---

#### 须知

表的修改量达到`analyze`阈值是指: 表的修改量超过`autovacuum_analyze_threshold + autovacuum_analyze_scale_factor * reltuples`, 其中`reltuples`是`pg_class`中记录的表的估算行数。

---

**参数类型:** SUSER

**取值范围:** 布尔型

- `on`表示允许自动进行统计信息收集。
- `off`表示不允许自动进行统计信息收集。

**默认值:** `on`

## enable\_analyze\_partition

**参数说明：**控制是否支持对表的某个分区收集统计信息。开启该参数后，可以通过 ANALYZE table\_name PARTITION ( partition\_name ) 收集某个分区的统计信息，查询表的这个分区上的数据时，优化器会选择使用分区统计信息。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示支持对表的某个分区收集统计信息。
- off表示不支持对表的某个分区收集统计信息。

**默认值：**off

## analyze\_use\_dn\_correlation

**参数说明：**设置ANALYZE时CN是否使用DN的相关系数统计信息。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示CN使用DN的相关系数统计信息。
- off表示CN不使用DN的相关系数统计信息。

**默认值：**on

## analyze\_predicate\_column\_threshold

**参数说明：**控制是否开启谓词列ANALYZE及限定支持的最小列数。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0 ~ 10000

- 0表示关闭谓词列ANALYZE，不会收集谓词列以及对谓词列进行ANALYZE。
- 大于0表示开启谓词列收集功能，且仅对列数大于等于此值的表进行谓词列ANALYZE。

**默认值：**0

## enable\_runtime\_analyze\_concurrent

**参数说明：**控制是否支持对一个表进行并发RUNTIME ANALYZE。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示支持并发。
- off表示不支持并发。

**默认值：**on



## analyze\_max\_columns\_count

**参数说明：**控制ANALYZE能支持最大的列数。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1 ~ 10000

- -1，表示不限制ANALYZE的列数。
- 大于-1，将只收集此值之前的列，超过的列不收集。

**默认值：**-1

## query\_dop

**参数说明：**用户自定义的查询并行度。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-64-64

[1,64]：打开固定SMP功能，系统会使用固定并行度。

0：打开SMP自适应功能，系统会根据资源情况和计划特征动态为每个查询选取[1,8]之间（x86平台），[1,64]之间（鲲鹏平台）的最优的并行度。

[-64,-1]：打开SMP自适应功能，并限制自适应选取的最大并行度。

### 说明

- 对于短查询为主的TP类业务中，如果不能通过CN轻量化或下发语句进行业务的调优，则生成SMP计划的时间较长，建议设置query\_dop=1。对于AP类复杂语句的场景，建议设置query\_dop=0。
- 在开启并行查询后，请保证系统CPU、内存、网络、I/O等资源充足，以达到良好效果。
- 为了避免用户设置不合理的过大值造成性能劣化，系统会计算出该DN可用最大CPU核数，并以此来作为query\_dop的上限。如果用户设置query\_dop超过4并且同时超过该上限，那么系统会重置query\_dop为该上限值。

**默认值：**1（云上64GB及以上内存规格默认值为0）

## query\_dop\_ratio

**参数说明：**用于当query\_dop取值为0时，设置在系统中给定的最优dop基础上，调整dop的倍数。即最终dop=系统设置dop \* query\_dop\_ratio（最小值为1，最大值为64）。当设置为1时，表示不调整。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0-64

**默认值：**1

## query\_dop\_option

**参数说明：**用于当query\_dop取值为0时，调整初始dop的大小。该值越小时，初始dop越大。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串，0-1

**默认值：**0.3

## debug\_group\_dop

**参数说明：**当query\_dop取值为0时，针对生成的执行计划划分的以Stream算子为顶点的group，均分配统一的dop并行度。此参数用于人为指定特定group的dop进行性能调优，格式为G1,D1,G2,D2,...，其中：G1,G2为group的ID，可以从日志中获得，D1,D2为指定的dop值，可以为任意正整数。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符型

**默认值：**空

### 须知

该参数仅供内部调优使用，不允许用户进行设置，建议保持默认值。

## enable\_analyze\_check

**参数说明：**标识是否允许在生成计划的时候，对于在pg\_class中显示reltuples和relpages均为0的表，检查该表是否曾进行过统计信息收集。**该参数8.1.3及以上集群版本中已废弃，为兼容历史版本功能保留该参数，设置不会生效。**

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许检查。
- off表示不允许检查。

**默认值：**on

## enable\_sonic\_hashagg

**参数说明：**标识是否依据规则约束使用基于面向列的hash表设计的Hash Agg算子。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示在满足约束条件时使用基于面向列的hash表设计的Hash Agg算子。
- off表示不使用面向列的hash表设计的Hash Agg算子。

 说明

- 在开启enable\_sonic\_hashagg，且查询达到约束条件使用基于面向列的hash表设计的Hash Agg算子时，查询对应的Hash Agg算子内存使用通常可获得精简。但对于代码生成技术可获得显著性能提升的场景(enable\_codegen打开后获得较大性能提升)，对应的算子查询性能可能会出现劣化。
- 开启enable\_sonic\_hashagg，且查询达到约束条件使用基于面向列的hash表设计的Hash Agg算子时，在Explain Analyze/Performance的执行计划和执行信息中，算子显示为“Sonic Hash Aggregation”，而未达到该约束条件时，算子名称将显示为“Hash Aggregation”。

默认值：on

## enable\_sonic\_hashjoin

**参数说明：**标识是否依据规则约束使用基于面向列的hash表设计的Hash Join算子。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示在满足约束条件时使用基于面向列的hash表设计的Hash Join算子。
- off表示不使用面向列的hash表设计的Hash Join算子。

 说明

- 当前开关仅适用于Inner Join的场景。
- 在开启enable\_sonic\_hashjoin，查询对应的Hash Inner算子内存使用通常可获得精简。但对于代码生成技术可获得显著性能提升的场景，对应的算子查询性能可能会出现劣化。
- 开启enable\_sonic\_hashjoin，且查询达到约束条件使用基于面向列的hash表设计的Hash Join算子时，在Explain Analyze/Performance的执行计划和执行信息中，算子显示为“Sonic Hash Join”，而未达到该约束条件时，算子名称将显示为“Hash Join”。

默认值：on

## enable\_sonic\_optspill

**参数说明：**标识是否优化sonic场景下HashJoin或者HashAgg的下盘文件个数。仅在enable\_sonic\_hashjoin或者 enable\_sonic\_hashagg开启情况下生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启下盘文件数优化。
- off表示关闭下盘文件数优化。

 说明

满足sonic条件下的HashJoin或者HashAgg算子，在关闭此参数（设置为off）时每列会产生1个下盘文件。开启此参数（设置为on）时如果不同列数据类型相似，只会有1个下盘文件（最多5个文件）。

默认值：on

## expand\_hashtable\_ratio

**参数说明：**控制Hash Agg和Hash Join算子执行过程中hash表的大小扩大比例。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0, 0.5~10

#### 说明

- 默认值设置为0时表示hash表大小会根据当前内存进行自适应扩展。
- 默认值设置为0.5~10之间时，显式的是指定hash表扩大的倍数，通常hash表越大性能越好，但会占用更多内存空间，在内存不足场景可能造成数据提前下盘，带来性能劣化。

**默认值：**0

## plan\_cache\_mode

**参数说明：**标识在prepare语句中，选择生成执行计划的策略。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- auto表示按照默认的方式选择custom plan或者generic plan。
- force\_generic\_plan表示强制走generic plan。
- force\_custom\_plan表示强制走custom plan。

#### 说明

- 此参数只对prepare语句生效，一般用在prepare语句中参数化字段存在比较严重的数据倾斜的场景下。
- custom plan是指对于prepare语句，在执行execute的时候，把execute语句中的参数嵌套到语句之后生成的计划。custom plan会根据execute语句中具体的参数生成计划，这种方案的优点是每次都按照具体的参数生成优选计划，执行性能比较好；缺点是每次执行前都需要重新生成计划，存在大量的重复的优化器开销。
- generic plan是指对于prepare语句生成计划，该计划策略会在执行execute语句的时候把参数bind到plan中，然后执行计划。这种方案的优点是每次执行可以省去重复的优化器开销；缺点是当bind参数字段上数据存在倾斜时该计划可能不是最优的，部分bind参数场景下执行性能较差。

**默认值：**auto

## wlm\_query\_accelerate

**参数说明：**标识在短查询加速打开时，查询是否需要加速。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1~1

- -1：短查询由快车道管控，长查询由慢车道管控。
- 0：查询不加速，短查询和长查询均由慢车道管控。
- 1：查询加速，短查询和长查询均由快车道管控。

**默认值：**-1

## show\_unshippable\_warning

**参数说明：**标识是否将语句不下推的告警打印到客户端。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on：将语句不下推的原因以WARNING打印到日志和客户端
- off：仅将语句不下推的原因以LOG打印到日志

**默认值：**off

## hashjoin\_spill\_strategy

**参数说明：**选择hashjoin下盘策略。（该参数8.1.2及以上版本支持）

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~6

- 0：当内表较大且无法在数据库可用内存放下所有数据时，会将数据划分成不同的子分区，直到多次划分后无法分开且仍无法在内存放下所有数据时，尝试外表是否可以放到可用内存中建立哈希表。若外表可以放到可用内存中建立哈希表，则执行HashJoin。反之，则执行NestLoop。
- 1：当内表较大且无法在数据库可用内存放下所有数据时，会将数据划分成不同的子分区，直到多次划分后无法分开且仍无法在内存放下所有数据时，尝试外表是否可以放到可用内存中建立哈希表。如果内外表均很大，强制执行HashJoin。
- 2：当内表较大，并且多次下盘无法分开时，强制执行HashJoin。
- 3：当内表较大，并且多次下盘无法分开时，尝试外表是否可以放到数据库可用内存建立哈希表。如果内外表均很大，则报错。
- 4：当内表较大，并且多次下盘无法分开时，则报错。
- 5：当内表较大且无法在数据库可用内存放下所有数据时，如果外表数据可以放到内存中，则使用外表建立哈希表执行HashJoin。如果外表数据无法存放到内存中，则将数据划分成不同的子分区，直到内外表多次划分均无法分开时，执行NestLoop。
- 6：当内表较大且无法在数据库可用内存放下所有数据时，如果外表数据可以放到内存中，则使用外表建立哈希表执行HashJoin。如果外表数据无法存放到内存中，则将数据划分成不同的子分区，直到内外表多次划分均无法分开时，强制执行HashJoin。

### 说明

- 此参数只对向量化HashJoin生效。
- 对于数据distinct值很小且数据量很大的场景，可能出现无法下盘导致使用内存过大产生内存不受控的问题。取值0时通过尝试内外表交换或者Nestloop可以避免出现此类内存不受控问题。执行Nestloop可能造成某些场景性能劣化。遇到此种场景，该参数可取值1、2、6强制执行HashJoin。
- 取值0对向量化Full Join不生效，行为与取值1相同。只尝试外表是否可建立哈希表，不执行NestLoop。
- 取值5和6相对于取值0和1的优势是如果内表数据量大到无法直接放于可用内存中，但是外表可以，则直接使用外表进行Hashjoin，减少后续多次下盘划分数据的时间消耗。当外表数据distinct较少时，使用外表建立哈希表可能导致性能劣化。此时可以将参数取值调整到0或者1。

**默认值：**0

## max\_streams\_per\_query

**参数说明：**控制查询计划中Stream节点的数目。（该参数仅8.1.1及以上集群版本支持）

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，-1 ~ 10000

- -1，表示查询计划中Stream节点数目无限制。
- 0~10000，表示查询计划中Stream节点数目超过设定值后报错，查询计划不会被执行。

### 说明

- 此参数只控制DN上的Stream节点，不考虑CN上的Gather节点。
- 此参数不影响Explain查询计划，但是对Explain analyze和Explain performance有影响。

**默认值：**-1

## enable\_agg\_limit\_opt

**参数说明：**标识是否对select distinct col from table limit N 场景优化，其中N小于16384时生效，table为列存表。该参数仅8.2.0.101及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启该优化。开启后可保证查询结果来自不同DN，且各个DN无需全部建立全量hash表，可显著提升查询性能。
- off表示关闭该优化。

**默认值：**on

## stream\_ctescan\_pred\_threshold

**参数说明：**当enable\_stream\_ctescan开启、CTE中仅包含单表过滤时，控制CTE中至少包含的过滤条件个数。大于等于该值时使用share scan方式执行；小于该值时将使用inline方式执行。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX

**默认值：**2

## stream\_ctescan\_max\_estimate\_mem

**参数说明：**当enable\_stream\_ctescan开启时，控制CTE的最大估算内存值。该参数需与stream\_ctescan\_refcount\_threshold共同使用。当CTE的估算内存大于stream\_ctescan\_max\_estimate\_mem且引用次数小于stream\_ctescan\_refcount\_threshold时，将使用inline方式执行；反之，则使用sharescan方式执行。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，32 \* 1024(32MB)~INT\_MAX，单位KB

**默认值：**256MB

## stream\_ctescan\_refcount\_threshold

**参数说明：**当enable\_stream\_ctescan开启时，控制CTE的最大引用次数。该参数需与stream\_ctescan\_max\_estimate\_mem共同使用。当CTE的估算内存大于stream\_ctescan\_max\_estimate\_mem且引用次数小于stream\_ctescan\_refcount\_threshold时，将使用inline方式执行；反之，则使用share scan方式执行。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX

**默认值：**4

### 说明

该参数仅在取值大于0时生效，取值为0时仅依赖stream\_ctescan\_max\_estimate\_mem控制inline行为。

## inlist\_rough\_check\_threshold

**参数说明：**当enable\_csqual\_pushdown开启时、过滤条件为IN进行rough check条件下推时，控制IN条件中值的个数的最大值。IN过滤条件中值的个数超过该参数时，将获取IN条件中值的最大/最小值进行条件下推。该参数仅8.2.0.101及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0~10000

**默认值：**100

### 说明

如果IN条件在表的单列分布列上进行，可以在DN进行值的过滤，此时IN条件中值的个数的最大值为inlist\_rough\_check\_threshold的DN倍。

## enable\_array\_optimization

**参数说明：**控制是否将IN/ANY/ALL条件生成的Array类型拆分为普通表达式执行。此优化将支持向量化执行、rough check剪枝、分区剪枝等多重优化。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on：进行Array类型表达式的拆分优化。
- off：不进行Array类型表达式的拆分优化。

**默认值：**on

## max\_skew\_num

**参数说明：**控制优化器允许进行重分布优化的倾斜值个数。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。



**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX

**默认值：**10

## enable\_dict\_plan

**参数说明：**控制优化器字典编码的总开关，即是否字典编码来加快group by、filter等查询速度。该参数仅8.3.0及以上集群支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打开优化器字典总开关。
- off表示关闭优化器字典总开关。

**默认值：**off

## dict\_plan\_distinct\_limit

**参数说明：**用于设置表的某一列的distinct值，小于等于此阈值才会构建字典编码。该参数仅8.3.0及以上集群支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**0~INT\_MAX

**默认值：**10000

### 说明

构建字典编码需同时满足dict\_plan\_distinct\_limit和dict\_plan\_duplicate\_ratio参数阈值。

## dict\_plan\_duplicate\_ratio

**参数说明：**用于设置表的某一列的重复率大小，大于等于此阈值才会构建字典编码。字典的典型场景是该列distinct很少，重复率很大。该参数仅8.3.0及以上集群支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**0.0~100，单位：百分比

**默认值：**90

### 说明

构建字典编码需同时满足dict\_plan\_distinct\_limit和dict\_plan\_duplicate\_ratio参数阈值。

## enable\_cu\_predicate\_pushdown

**参数说明：**

1. 功能概述：控制简单过滤条件是否下推到CU来过滤。启用后，能够普遍提升查询性能，尤其是在涉及bitmap\_columns列和pck排序列时性能会显著提升。适用于特定的WHERE条件、IS NULL条件、IN条件等场景。该参数仅8.3.0及以上集群支持。



2. 支持的列类型：
  - 整数类型：INT2、INT4、INT8
  - 日期和时间类型：DATE、TIMESTAMP、TIMESTAMPTZ
  - 字符串类型：VARCHAR、TEXT
  - 数值类型：NUMERIC（长度在19以内）
3. 支持查询条件：该功能支持多种 WHERE 表达式，主要包括：
  - **IN 表达式**：用于匹配多个值
  - **IS NULL / IS NOT NULL 条件**：检查列值是否为空或非空
  - **比较表达式**：如大于（>）、小于（<）、等于（=）、不等于（<>）等条件，用于范围查询和精确匹配。

**参数类型**：USERSET

**取值范围**：布尔型

- on表示简单过滤条件下推到CU来过滤。
- off表示简单过滤条件不下推到CU来过滤。

**默认值**：on

#### 说明

字典列中的简单过滤条件指的是等值（“=”）运算、IN表达式及is (not) null。因为此过滤条件下推到存储层在CU填充VectorBatch时提前过滤，称此过滤为CU Predicate Filter。

## info\_constraint\_options

**参数说明**：用于设置可创建的信息约束。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型**：USERSET

**取值范围**：枚举类型

- none，表示不支持任何信息约束的创建。
- foreign\_key，表示支持创建外键约束。
- soft，表示支持创建informational的主键、唯一约束和外键约束。需显式使用创建informational约束的语法。该取值仅9.1.1.100及以上集群版本支持。
- force\_soft，表示支持创建informational的主键、唯一约束和外键约束。不显式使用创建informational约束的语句也可创建成功。该取值仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**默认值**：soft

**⚠ 注意**

- 9.1.1.100之前的集群版本中该参数的默认值为none，9.1.1.100及以上集群版本中该参数的默认值为soft。
- 9.1.1.100及以上集群版本中设置该参数值为soft或force\_soft时：
  - 创建的主键或唯一约束，即不要求其必须包含分布键和分区键，不会自动创建对应的索引，也不会对现有数据进行约束检查。
  - 创建外键时，如果引用分区表时，系统不会报错。

## operator\_memory\_options

**参数说明：**设置算子内存估算相关参数。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- none，表示不进行任何算子内存估算控制。
- count\_distinct\_sort\_agg，表示支持使用sortagg方式估算agg distinct的内存。

**默认值：**count\_distinct\_sort\_agg

## 16.10 错误报告和日志

### 16.10.1 记录日志的位置

#### log\_statement\_length\_limit

**参数说明：**控制单独打印的SQL语句的长度。超过设置长度的SQL语句，单独打印到statement-时间戳.log中。该参数仅9.1.0.200及以上版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX。

**默认值：**1024

### 16.10.2 记录日志的时间

#### client\_min\_messages

**参数说明：**控制发送到客户端的消息级别。每个级别都包含排在它后面的所有级别中的信息。级别越低，发送给客户端的消息就越少。

**参数类型：**USERSET

**须知**

当client\_min\_messages和log\_min\_messages取相同值时，其值所代表的级别不同。

**取值范围：**枚举类型，有效值有debug5、debug4、debug3、debug2、debug1、info、log、notice、warning、error。参数的详细信息请参见[表16-1](#)。

**默认值：**notice

## log\_min\_messages

**参数说明：**控制写到服务器日志文件中的消息级别。每个级别都包含排在它后面的所有级别中的信息。级别越低，服务器运行日志中记录的消息就越少。

**参数类型：**SUSET

### 须知

当[client\\_min\\_messages](#)和log\_min\_messages取相同值log时所代表的消息级别不同。

**取值范围：**枚举类型，有效值有debug5、debug4、debug3、debug2、debug1、info、log、notice、warning、error、fatal、panic。参数的详细信息请参见[表16-1](#)。

**默认值：**warning

## log\_min\_error\_statement

**参数说明：**控制在服务器日志中记录错误的SQL语句。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**枚举类型，有效值有debug5、debug4、debug3、debug2、debug1、info、log、notice、warning、error、fatal、panic。参数的详细信息请参见[表16-1](#)。

### 说明

- 设置为error，表示导致错误、日志消息、致命错误、panic的语句都将被记录。
- 设置为panic，表示关闭此特性。

**默认值：**error

## log\_min\_duration\_statement

**参数说明：**当某条语句的持续时间大于或者等于特定的毫秒数时，log\_min\_duration\_statement参数用于控制记录每条完成语句的持续时间。

设置log\_min\_duration\_statement可以很方便地跟踪需要优化的查询语句。对于使用扩展查询协议的客户端，语法分析、绑定、执行每一步所花时间被独立记录。

**参数类型：**SUSET

### 须知

当此选项与[log\\_statement](#)同时使用时，已经被log\_statement记录的语句文本不会被重复记录。在没有使用syslog情况下，推荐使用log\_line\_prefix记录PID或会话ID，方便将当前语句消息连接到最后的持续时间消息。

**取值范围：**整型，-1 ~ INT\_MAX，单位为毫秒。

- 设置为250，所有运行时间不短于250ms的SQL语句都会被记录。
- 设置为0，输出所有语句的持续时间。
- 设置为-1，关闭此功能。

**默认值：**30min

backtrace\_min\_messages

**参数说明：**控制当产生该设置参数级别相等或更高级别的信息时，会打印函数的堆栈信息到服务器日志文件中。

**参数类型：**SUSET

须知

该参数作为客户现场问题定位手段使用，且由于频繁的打印函数栈会对系统的开销及稳定性有一定的影响，因此如果需要进行问题定位时，建议避免将backtrace\_min\_messages的值设置为fatal及panic以外的级别。

**取值范围：**枚举类型

有效值有debug5、debug4、debug3、debug2、debug1、info、log、notice、warning、error、fatal、panic。参数的详细信息请参见表16-1。

**默认值：**panic

表16-1解释DWS中使用的消息安全级别。当日志输出到syslog或者eventlog时，DWS进行如表中的转换。

表 16-1 信息严重程度分类

| 信息严重程度类型   | 详细说明                                    | 系统日志   | 事件日志        |
|------------|-----------------------------------------|--------|-------------|
| debug[1-5] | 报告详细调试信息。                               | DEBUG  | INFORMATION |
| log        | 报告对数据库管理员有用的信息，比如检查点操作统计信息。             | INFO   | INFORMATION |
| info       | 报告用户可能需求的信息，比如在VACUUM VERBOSE过程中的信息。    | INFO   | INFORMATION |
| notice     | 报告可能对用户有帮助的信息，比如，长标识符的截断，作为主键一部分创建的索引等。 | NOTICE | INFORMATION |
| warning    | 报告警告信息，比如在事务块范围之外的COMMIT。               | NOTICE | WARNING     |

| 信息严重程度类型 | 详细说明             | 系统日志    | 事件日志  |
|----------|------------------|---------|-------|
| error    | 报告导致当前命令退出的错误。   | WARNING | ERROR |
| fatal    | 报告导致当前会话终止的原因。   | ERR     | ERROR |
| panic    | 报告导致整个数据库被关闭的原因。 | CRIT    | ERROR |

## plog\_merge\_age

**参数说明：**该参数用于控制性能日志数据输出的周期。

**参数类型：**SUSET

### 须知

该参数以毫秒为单位的，建议在使用过程中设置值为1000的整数倍，即设置值以秒为最小单位。该参数所控制的性能日志文件以prf为扩展名，文件放置在\$GAUSSLOG/gs\_profile/<node\_name> 目录下，其中node\_name是由postgres.conf文件中的pgxc\_node\_name的值，不建议外部使用该参数。

**取值范围：**0~INT\_MAX，单位为毫秒（ms）。

- 当设置为0时，当前会话不再输出性能日志数据。
- 当设置为非0时，当前会话按照指定的时间周期进行输出性能日志数据。该参数设置的越小，输出的日志数据越多，对性能的负面影响越大。

**默认值：**3s

## profile\_logging\_module

**参数说明：**用于设置记录性能日志的类型，使用该参数时需确保plog\_merge\_age参数值非0。该参数属于会话级参数，不建议通过gs\_guc工具来设置。仅8.1.3及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**默认打开OBS、HADOOP、REMOTE\_DATANODE，关闭MD。可由SHOW profile\_logging\_module查看。

**设置方法：**首先，可以通过SHOW profile\_logging\_module来查看哪些模块是支持可控制的。例如，查询输出结果为：

```
show profile_logging_module;
profile_logging_module

ALL,on(OBS,HADOOP,REMOTE_DATANODE),off(MD)(1 row)
```

打开MD性能日志，并查看设置结果。其中ALL标识是相当于一个快捷操作，即对所有模块的日志可输出进行开启或关闭。

```
set profile_logging_module='on(md)';
SET

show profile_logging_module;
profile_logging_module

ALL,on(MD,OBS,HADOOP,REMOTE_DATANODE),off()(1 row)
```

## 16.10.3 记录日志的内容

### debug\_pretty\_print

**参数说明：**设置此选项对debug\_print\_parse、debug\_print\_rewritten和debug\_print\_plan产生的日志进行缩进，会生成易读但比设置为off时更长的输出格式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示进行缩进。
- off表示不进行缩进。

**默认值：**on

### log\_duration

**参数说明：**控制记录每个已完成SQL语句的执行时间。对使用扩展查询协议的客户端、会记录语法分析、绑定和执行每一步所花费的时间。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- 设置为off，该选项与[log\\_min\\_duration\\_statement](#)的不同之处在于log\_min\_duration\_statement强制记录查询文本。
- 设置为on并且log\_min\_duration\_statement大于零，记录所有持续时间，但是仅记录超过阈值的语句。这可用于在高负载情况下搜集统计信息。

**默认值：**on

### log\_error\_verbosity

**参数说明：**控制服务器日志中每条记录的消息写入的详细度。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**枚举类型

- terse输出不包括DETAIL、HINT、QUERY及CONTEXT错误信息的记录。
- verbose输出包括SQLSTATE错误代码、源代码文件名、函数名及产生错误所在的行号。
- default输出包括DETAIL、HINT、QUERY及CONTEXT错误信息的记录，不包括SQLSTATE错误代码、源代码文件名、函数名及产生错误所在的行号。

**默认值：**default

## log\_lock\_waits

**参数说明：**当一个会话的等待获得一个锁的时间超过`deadlock_timeout`的值时，此选项控制在数据库日志中记录此消息。这对于决定锁等待是否会产生一个坏的行为是非常有用的。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示记录此信息。
- off表示不记录此信息。

**默认值：**off

## log\_statement

**参数说明：**控制记录SQL语句。对于使用扩展查询协议的客户端，记录接收到执行消息的事件和绑定参数的值（内置单引号要双写）。

**参数类型：**SUSET

---

### 须知

即使log\_statement设置为all，包含简单语法错误的语句也不会被记录，因为仅在完成基本的语法分析并确定了语句类型之后才记录日志。在使用扩展查询协议的情况下，在执行阶段之前（语法分析或规划阶段）同样不会记录。将log\_min\_error\_statement设为ERROR或更低才能记录这些语句。

---

**取值范围：**枚举类型

- none表示不记录语句。
- ddl表示记录所有的数据定义语句，比如CREATE、ALTER和DROP语句。
- mod表示记录所有DDL语句，还包括数据修改语句INSERT、UPDATE、DELETE、TRUNCATE和COPY FROM。
- all表示记录所有语句，PREPARE、EXECUTE和EXPLAIN ANALYZE语句也同样被记录。

**默认值：**none

## log\_temp\_files

**参数说明：**控制记录临时文件的删除信息。临时文件可以用来排序、哈希及临时查询结果。当一个临时文件被删除时，将会产生一条日志消息。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX，单位为KB

- 正整数表示只记录比log\_temp\_files设定值大的临时文件的删除信息。
- 0表示记录所有的临时文件的删除信息。
- -1表示不记录任何临时文件的删除信息。

**默认值：**-1

## logging\_module

**参数说明：**用于设置或者显示模块日志在服务端的可输出性。该参数属于会话级参数，不建议通过gs\_guc工具来设置。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**所有模块日志在服务端是不输出的，可由SHOW logging\_module查看。

**设置方法：**首先，可以通过SHOW logging\_module来查看哪些模块是支持可控制的。例如，查询输出结果为：

```
show logging_module;
logging_module

ALL,on(),off(DFS,GUC,HDFS,ORC,SLRU,MEM_CTL,AUTOVAC,ANALYZE,CACHE,ADIO,SSL,GDS,TBLSPC,WLM,SP
ACE,OBS,EXECUTOR,VEC_EXECUTOR,STREAM,LLVM,OPT,OPT_REWRITE,OPT_JOIN,OPT_AGG,OPT_SUBPLAN,
OPT_SETOP,OPT_CARD,OPT_SKEW,SMP,UDF,COOP_ANALYZE,WLMCP,ACCELERATE,PLANHINT,PARQUET,CARB
ONDATA,SNAPSHOT,XACT,HANDLE,CLOG,TQUAL,EC,REMOTE,CN_RETRY,PLSQL,TEXTSEARCH,SEQ,INSTR,CO
MM_IPC,COMM_PARAM,CSTORE,JOB,STREAMPOOL,STREAM_CTESCAN)
(1 row)
```

支持可控制的模块使用大写来标识，特殊标识ALL用于对所有模块日志进行设置。可以使用on/off来控制模块日志的输出。设置SSL模块日志为可输出，使用如下命令：

```
set logging_module='on(SSL)';
SET
show
logging_module;

logging_module

ALL,on(SSL),off(DFS,GUC,HDFS,ORC,SLRU,MEM_CTL,AUTOVAC,ANALYZE,CACHE,ADIO,GDS,TBLSPC,WLM,SP
ACE,OBS,EXECUTOR,VEC_EXECUTOR,STREAM,LLVM,OPT,OPT_REWRITE,OPT_JOIN,OPT_AGG,OPT_SUBPLAN,
OPT_SETOP,OPT_CARD,OPT_SKEW,SMP,UDF,COOP_ANALYZE,WLMCP,A
CCELERATE,PLANHINT,PARQUET,CARBONDATA,SNAPSHOT,XACT,HANDLE,CLOG,TQUAL,EC,REMOTE,CN_RET
RY,PLSQL,TEXTSEARCH,SEQ,INSTR,COMM_IPC,COMM_PARAM,CSTORE,JOB,STREAMPOOL,STREAM_CTESCA
N)
(1 row)
```

可以看到模块SSL的日志输出被打开。

ALL标识是相当于一个快捷操作，即对所有模块的日志可输出进行开启或关闭。

```
set logging_module='off(ALL)';
SET
show
logging_module;

logging_module

ALL,on(),off(DFS,GUC,HDFS,ORC,SLRU,MEM_CTL,AUTOVAC,ANALYZE,CACHE,ADIO,SSL,GDS,TBLSPC,WLM,SP
ACE,OBS,EXECUTOR,VEC_EXECUTOR,STREAM,LLVM,OPT,OPT_REWRITE,OPT_JOIN,OPT_AGG,OPT_SUBPLAN,
OPT_SETOP,OPT_CARD,OPT_SKEW,SMP,UDF,COOP_ANALYZE,WLMCP,
ACCELERATE,PLANHINT,PARQUET,CARBONDATA,SNAPSHOT,XACT,HANDLE,CLOG,TQUAL,EC,REMOTE,CN_RE
```



```
TRY,PLSQL,TEXTSEARCH,SEQ,INSTR,COMM_IPC,COMM_PARAM,CSTORE,JOB,STREAMPOOL,STREAM_CTESCAN)
(1 row)

set logging_module='on(ALL)';
SET
show
logging_module;

 logging_module

```

```
ALL,on(DFS,GUC,HDFS,ORC,SLRU,MEM_CTL,AUTOVAC,ANALYZE,CACHE,ADIO,SSL,GDS,TBLSPC,WLM,SPACE,
OBS,EXECUTOR,VEC_EXECUTOR,STREAM,LLVM,OPT,OPT_REWRITE,OPT_JOIN,OPT_AGG,OPT_SUBPLAN,OPT_
SETOP,OPT_CARD,OPT_SKEW,SMP,UDF,COOP_ANALYZE,WLMCP,ACCELE
RATE,PLANHINT,PARQUET,CARBONDATA,SNAPSHOT,XACT,HANDLE,CLOG,TQUAL,EC,REMOTE,CN_RETRY,PLS
QL,TEXTSEARCH,SEQ,INSTR,COMM_IPC,COMM_PARAM,CSTORE,JOB,STREAMPOOL,STREAM_CTESCAN),off()
(1 row)
```

所有模块中，COMM\_IPC必须显式的打开/开闭，执行以下命令都可以将该模块的日志打开：

```
set logging_module='on(ALL)';
SET
set logging_module='on(COMM_IPC)';
SET
```

设置成功后，COMM\_IPC模块日志不会自动关闭，关闭COMM\_IPC模块的日志，必须手动执行关闭命令，以下两条命令都可以将该模块日志关闭：

```
set logging_module='off(ALL)';
SET
set logging_module='off(COMM_IPC)';
SET
```

**依赖关系：**该参数依赖于[log\\_min\\_messages](#)参数的设置。

## enable\_unshipping\_log

**参数说明：**用于控制是否打印语句不下推的日志，主要用于帮助用户定位不下推语句可能导致的性能问题。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打印日志。
- off表示不打印日志。

**默认值：**on

## log\_statement\_filter\_list

**参数说明：**控制记录SQL语句。设置错误码的集合，多个错误码通过“，”分隔，例如：GS\_001,GS\_002。该错误码日志中不打印SQL语句。该参数仅9.1.0.200及以上版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**字符串

默认值：空字符串

## 16.11 运行时统计

### 16.11.1 查询和索引统计收集器

查询和索引统计收集器负责收集数据库系统运行中的统计数据，如在一个表和索引上进行了多少次插入与更新操作、磁盘块的数量和元组的数量、每个表上最近一次执行清理和分析操作的时间等。可以通过查询系统视图pg\_stats和pg\_statistic查看统计数据。下面的参数设置服务器范围内的统计收集特性。

#### track\_activities

**参数说明：**控制收集每个会话中当前正在执行命令的统计数据。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启收集功能。
- off表示关闭收集功能。

**默认值：**on

#### track\_counts

**参数说明：**控制收集数据库活动的统计数据。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启收集功能。
- off表示关闭收集功能。

##### 说明

在autovacuum自动清理进程中选择清理的数据库时，需要数据库的统计数据，故默认值设为on。

**默认值：**on

#### track\_io\_timing

**参数说明：**控制收集数据库I/O调用时序的统计数据。I/O时序统计数据可以在pg\_stat\_database中查询。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启收集功能，开启时，收集器会重复地去查询当前时间的操作系统，这可能会引起某些平台的重大开销，故默认值设置为off。
- off表示关闭收集功能。

**默认值：**off

## track\_functions

**参数说明：**控制收集函数的调用次数和调用耗时的统计数据。

**参数类型：**SUSET

### 须知

当SQL语言函数设置为调用查询的“内联”函数时，不管是否设置此选项，这些SQL语言函数无法被追踪到。

**取值范围：**枚举类型

- pl表示只追踪过程语言函数。
- all表示追踪SQL和C语言函数。
- none表示关闭函数追踪功能。

**默认值：**none

## update\_process\_title

**参数说明：**控制收集每次服务器接收到一个新的SQL语句时产生的进程名称更新的统计数据。

进程名称可以通过ps命令进行查看，在Windows下通过任务管理器查看。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启收集功能。
- off表示关闭收集功能。

**默认值：**off

## track\_thread\_wait\_status\_interval

**参数说明：**用来定期收集thread状态信息的时间间隔。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0~1440，单位为min。

**默认值：**30min

## enable\_save\_datachanged\_timestamp

**参数说明：**控制是否收集insert/update/delete, exchange/truncate/drop partition操作对表数据改动的时间。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许收集相关操作对表数据改动的时间。

- off表示禁止收集相关操作对表数据改动的时间。

默认值: on

## enable\_save\_dataaccess\_timestamp

**参数说明:** 控制是否记录表的最后一次访问时间。该参数仅8.2.1.210及以上集群版本支持。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 布尔型

- on表示允许记录表的最后一次访问时间。
- off表示禁止记录表的最后一次访问时间。

默认值: off

## instr\_unique\_sql\_count

**参数说明:** 控制是否收集整个集群的Unique SQL以及收集数量限制。

**参数类型:** SIGHUP

**取值范围:** 整型, 0 ~ INT\_MAX

- 值为0时, 表示不收集Unique SQL统计信息。
- 值大于0时, 在CN节点上, 将会控制收集的Unique SQL数量不超过该设置值。当收集数量达到限制时, 不再收集新的Unique SQL, 此时可通过reload调大设置值, 继续收集新的Unique SQL。

默认值: 0



**注意**

如果新设置值小于原设置值, 将会清空对应CN节点已收集的Unique SQL统计信息。需特别注意该清理操作将由资源管理后台线程完成, 若GUC参数use\_workload\_manager为off时清理操作可能失败, 可直接使用函数reset\_instr\_unique\_sql进行清理。

---

## track\_sql\_count

**参数说明:** 控制对每个会话中当前正在执行的SELECT、INSERT、UPDATE、DELETE、MERGE INTO语句是否进行计数统计, 对SELECT、INSERT、UPDATE、DELETE语句的响应时间进行统计, 以及对DDL、DML、DCL语句进行计数的统计。

**参数类型:** SUSERSET

**取值范围:** 布尔型

- on表示开启统计功能。
- off表示关闭统计功能。

默认值: on

### 📖 说明

- track\_sql\_count参数受track\_activities约束：
  - track\_activities开启而track\_sql\_count关闭时，如果查询了gs\_sql\_count、pgxc\_sql\_count、gs\_workload\_sql\_count、pgxc\_workload\_sql\_count、global\_workload\_sql\_count、gs\_workload\_sql\_elapse\_time、pgxc\_workload\_sql\_elapse\_time、或global\_workload\_sql\_elapse\_time视图，将会有LOG提示track\_sql\_count是关闭的。
  - track\_activities和track\_sql\_count同时关闭，那么此时将会有两条LOG，分别提示track\_activities是关闭的和track\_sql\_count是关闭的。
  - track\_activities关闭而track\_sql\_count开启，此时将仅有LOG提示track\_activities是关闭。
- 当参数关闭时，查询视图的结果为0行。

## enable\_parallel\_analyze

**参数说明：**控制内外表analyze采样时是否使用并行的采样方式。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- true表示内外表analyze采样时使用并行的采样方式。
- false表示内外表analyze采样时不使用并行的采样方式。

**默认值：**true

### ⚠ 注意

- 开启enable\_parallel\_analyze的情况下，对外表进行analyze时，尽量避免对目标外表列增加NOT NULL约束条件，防止外表数据源变更时约束失效导致analyze失败；同时目前并行采样不支持物化视图；当发生由于此类原因导致的analyze失败时，可以设置该参数为false，成功执行analyze。
- 目前并行采样仅支持普通列存内表analyze，当内表使用hstore/hstore\_opt或声明为复制表时此优化不会生效。
- 目前并行采样仅支持parquet/orc格式存储的外表，当外表为其他格式时此优化不会生效。

## parallel\_analyze\_workers

**参数说明：**用于设置并行的analyze采样时并发的线程数量。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~64

**默认值：**10

### 📖 说明

该参数取值应与集群负载相对应，当集群负载较小时可以根据集群配置适当提高该参数值，进一步增加analyze执行效率。

## analyze\_sample\_multiplier

**参数说明：**用于设置外表analyze采样的stripe采样率的扩大倍数。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0~100，0表示stripe采样率为100%。

**默认值：**3

## 16.11.2 性能统计

在数据库的运行过程中，会涉及到锁的访问、磁盘IO操作、无效消息的处理，这些操作都可能是数据库的性能瓶颈，通过DWS提供的性能统计方法，可以方便定位性能问题。

### 输出性能统计日志

**参数说明：**对每条查询，以下4个选项控制在服务器日志里记录相应模块的性能统计数据，具体含义如下：

- log\_parser\_stats控制在服务器日志里记录解析器的性能统计数据。
- log\_planner\_stats控制在服务器日志里记录查询优化器的性能统计数据。
- log\_executor\_stats控制在服务器日志里记录执行器的性能统计数据。
- log\_statement\_stats控制在服务器日志里记录整个语句的性能统计数据。

这些参数只能辅助管理员进行粗略分析，类似Linux中的操作系统工具getrusage()。

**参数类型：**SUSET

---

#### 须知

- log\_statement\_stats记录总的语句统计数据，而其他参数只记录针对每个模块的统计数据。
  - log\_statement\_stats不能和其他任何针对每个模块统计的选项一起打开。
- 

**取值范围：**布尔型

- on表示开启记录性能统计数据的功能。
- off表示关闭记录性能统计数据的功能。

**默认值：**off

## 16.12 资源管理

未对数据库资源做控制时，容易出现并发任务抢占资源导致操作系统过载甚至最终崩溃。操作系统过载时，其响应用户任务的速度会变慢甚至无响应；操作系统崩溃时，整个系统将无法对用户提供任何服务。DWS的负载管理功能基于可用资源的多少均衡数据库的负载，以避免数据库系统过载。

## space\_once\_adjust\_num

**参数说明：**空间管控和空间统计功能中，控制慢速构建与细粒度校准操作中每次处理的文件个数阈值。该参数8.1.3及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX

- 0表示不启用慢速构建和细粒度校准功能。

**默认值：**300

### 说明

文件个数阈值影响数据库资源，建议合理设置。

## default\_partition\_cache\_strategy

**参数说明：**控制分区缓存的默认策略。该参数8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- cache\_each\_partition\_as\_possible表示尽可能的缓存插入的数据，插入时遇到不同分区的数据并不一定将数据刷入CU。
- flush\_when\_switch\_partition表示插入时数据属于不同分区就将数据刷入CU。

**默认值：**cache\_each\_partition\_as\_possible

## max\_active\_statements

**参数说明：**设置全局的最大并发数量。该参数只在CN上应用且针对一个CN上的执行作业。

数据库管理员需根据系统资源（如CPU资源、IO资源和内存资源）情况，调整此数值大小，使得系统支持最大限度的并发作业，且防止并发执行作业过多，引起系统崩溃。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，-1 ~ INT\_MAX。设置为-1和0表示对最大并发数不做限制。

**默认值：**60

## cgroup\_name

**参数说明：**设置当前使用的Cgroups的名字或者调整当前group下排队的优先级。

即如果先设置cgroup\_name，再设置session\_respool，那么session\_respool关联的控制组起作用，如果再切换cgroup\_name，那么新切换的cgroup\_name起作用。

切换cgroup\_name的过程中如果指定到Workload控制组级别，数据库不对级别进行验证。级别的范围只要在1-10范围内都可以。

**参数类型：**USERSET

建议尽量不要混合使用cgroup\_name和session\_respool。

**取值范围：**字符串

**默认值：**DefaultClass:Medium

#### 说明

DefaultClass:Medium表示DefaultClass下Timeshare控制组中的Medium控制组。

## enable\_cgroup\_switch

**参数说明：**是否控制数据库执行语句时根据类型自动切换到TopWD组。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示控制数据库执行语句时根据类型自动切换到TopWD组。
- off表示控制数据库执行语句时根据类型不自动切换到TopWD组。

**默认值：**off

## memory\_tracking\_mode

**参数说明：**设置记录内存信息的模式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**

- none，不启动内存统计功能。
- normal，仅做内存实时统计，不生成文件。
- executor，生成统计文件，包含执行层使用过的所有已分配内存的上下文信息。
- fullexec，生成文件包含执行层申请过的所有内存上下文信息。

**默认值：**none

## memory\_detail\_tracking

**参数说明：**设置需要的线程内分配内存上下文的顺序号以及当前线程所在query的plannodeid。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符型

**默认值：**空

---

### 须知

该参数不允许用户进行设置，建议保持默认值。

---

## enable\_resource\_track

**参数说明：**设置是否开启资源实时监控功能。该参数需在CN和DN同时应用。



**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示打开资源监控。
- off表示关闭资源监控。

**默认值：**on

## enable\_resource\_record

**参数说明：**设置是否开启资源监控记录归档功能。开启时，对于执行结束的记录，会分别被归档到相应的INFO视图（[GS\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#)和[GS\\_WLM\\_OPERATOR\\_INFO](#)）。此参数需在CN和DN同时应用。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示开启资源监控记录归档功能。
- off表示关闭资源监控记录归档功能。

**默认值：**on

### 说明

新建集群默认值为on，升级场景该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。

## enable\_track\_record\_subsql

**参数说明：**设置是否开启子语句记录归档功能。开启时，存储过程、匿名块内部的子语句会被记录归档到相应的INFO表（[GS\\_WLM\\_SESSION\\_INFO](#)）。此参数为会话级参数，可在与CN的连接会话中设置生效，仅影响该会话连接中的语句；也可在CN和DN上同时设置，能全局生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启子语句资源监控记录归档功能。
- off表示关闭子语句资源监控记录归档功能。

**默认值：**on

## block\_rule\_cost

**参数说明：**设置查询过滤器触发的最小代价。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1 ~ INT\_MAX

- 值为-1时，表示不根据cost判断是否对语句进行拦截，对所有语句进行查询过滤。
- 值为0时，表示对所有cost大于0的语句进行拦截，但特殊类型语句（cost为0）不进行语句拦截。

- 值大于0时，如果语句cost小于block\_rule\_cost值，则不进行拦截；否则，对语句进行拦截。

默认值：-1

## enable\_user\_metric\_persistent

**参数说明：**设置是否开启用户/资源池历史资源监控转存功能。开启时，对于PG\_TOTAL\_USER\_RESOURCE\_INFO视图中数据，会定期采样保存到GS\_WLM\_USER\_RESOURCE\_HISTORY系统表中；对于GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_INFO视图中数据，会定期采样保存到GS\_RESPOOL\_RESOURCE\_HISTORY系统表中。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示开启用户/资源池历史资源监控转存功能。
- off表示关闭用户/资源池历史资源监控转存功能。

默认值：on

## user\_metric\_retention\_time

**参数说明：**设置用户历史资源监控数据的保存天数。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~3650，单位为天。

- 值等于0时，用户历史资源监控数据将永久保存。
- 值大于0时，用户历史资源监控数据将保存对应天数。

默认值：7

## resource\_track\_level

**参数说明：**设置当前会话的资源监控的等级。该参数只有当参数enable\_resource\_track为on时才有效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- none，不开启资源监控功能。
- query，开启query级别资源监控功能，开启此功能会把SQL语句的计划信息（类似explain输出信息）记录到TopSQL中。
- perf，开启perf级别资源监控功能，开启此功能会把包含实际执行时间和执行行数的计划信息（类似explain analyze输出信息）记录到TopSQL中。
- operator\_realtime，开启operator级别资源监控功能，开启此功能后会记录实时运行的作业算子信息到TopSQL中，但不会持久化到历史TopSQL中。
- operator，开启operator级别资源监控功能，开启此功能不仅会把包含实际执行时间和执行行数的信息记录到TopSQL中，还会把算子级别执行信息刷新到TopSQL中。

默认值：query

## fast\_obs\_tablesize\_method

**参数说明：**设置快速计算列存v3和v3 hstore\_opt表大小的方式。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- 0，表示通过list obs文件的方式计算表大小。
- 1，表示wlm后台统计的方式，通过pg\_relfilenode\_size计算表大小。
- 2，表示若enable\_pg\_db\_file是on，则通过遍历PG\_DB\_FILE系统表计算表大小，若enable\_pg\_db\_file是off，则通过cudesc的每个文件的最大偏移和近似估算表大小。

**默认值：**2

## fast\_obs\_dbsize\_method

**参数说明：**设置快速计算OBS上db数据大小的方式。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- 0：直接根据obs桶来估算db大小。
- 1：普通模式正常计算整个库的大小。

**默认值：**0

## resource\_track\_cost

**参数说明：**设置对当前会话的语句进行资源监控的最小执行代价。该参数只有当参数enable\_resource\_track为on时才有效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1 ~ INT\_MAX

- 值为-1时，不进行资源监控。
- 值大于或等于0时，对执行代价超过该参数值的语句进行资源监控。

**默认值：**0

### 说明

新建集群默认值为0，升级场景该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。

## resource\_track\_duration

**参数说明：**设置资源监控实时视图（参见表13-1）中记录的语句执行结束后进行历史信息转存的最小执行时间。当执行完成的作业，其执行时间不小于此参数值时，作业信息会从实时视图（以statistics为后缀的视图）转存到相应的历史视图（以history为后缀的视图）中。该参数只有当enable\_resource\_track为on时才有效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0~INT\_MAX，单位支持毫秒、秒、分钟、小时、天，默认单位为秒。

- 值为0时，资源监控实时视图（[表13-1](#)）中记录的所有语句都进行历史信息归档。
- 值大于0时，资源监控实时视图（[表13-1](#)）中记录的语句的执行时间和排队时间之和超过这个值就会进行历史信息归档。

**默认值：**100ms

#### 说明

resource\_track\_duration参数在升级场景下保持前向兼容，新装9.1.1.100及以上集群版本中默认值为100ms，设置示例如下：

```
SET resource_track_duration='0.1s';
```

```
SET resource_track_duration=0.1;
```

```
SET resource_track_duration='0.01min'; # 由于该参数的默认单位是秒，且采用四舍五入的方式，因此将0.01min设置为1s，而不是0.6s。
```

## resource\_track\_subsql\_duration

**参数说明：**设置过滤存储过程中子语句的最小执行时间。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

当存储过程中子语句执行完成时，其执行时间大于此参数设置值时，作业信息会转储到TopSQL归档表中。该参数只有当[enable\\_track\\_record\\_subsql](#)为on时生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0~INT\_MAX，单位支持毫秒、秒、分钟、小时、天，默认单位为秒。

- 值为0时，存储过程中所有子语句都进行历史信息归档。
- 值大于0时，存储过程中子语句记录的执行时间超过设置值就会进行历史信息归档。

**默认值：**180s

#### 说明

resource\_track\_subsql\_duration参数设置示例如下：

```
SET resource_track_subsql_duration='0.1s';
```

```
SET resource_track_subsql_duration=0.1;
```

```
SET resource_track_subsql_duration='0.01min'; # 由于该参数的默认单位是秒，且采用四舍五入的方式，因此将0.01min设置为1s，而不是0.6s。
```

## resource\_track\_application

**参数说明：**设置TopSQL记录指定客户端下发的语句。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

目前支持设置的客户端如下，设置多个客户端时，相邻的值需用英文逗号隔开。

- gs\_rewind
- cm\_agent

- pgxc\_clean
- gs\_clean
- gs\_running\_xacts
- OM
- wlm

默认值：空值

## query\_exception\_count\_limit

**参数说明：**设置作业触发异常规则次数的上限。作业触发异常规则次数达到上限后该作业会被自动加入黑名单且禁止再执行，只有移除黑名单后才能恢复运行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1 ~ INT\_MAX。

- 值为-1时，表示对作业触发异常规则的次数不做限制，即作业触发异常规则次数再多也不会自动将该作业加入黑名单。
- 值大于等于0时，表示作业触发异常规则次数达到阈值时该作业立即被加入黑名单。其中，0和1含义相同，表示只要作业触发异常规则即将作业加入黑名单。

默认值：-1

## disable\_memory\_protect

**参数说明：**禁止内存保护功能。当系统内存不足时如果需要查询系统视图，可以先将此参数置为on，禁止内存保护功能，保证视图可以正常查询。该参数只适用于在系统内存不足时进行系统诊断和调试，正常运行时请保持该参数配置为off。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示禁止内存保护功能。
- off表示启动内存保护功能。

默认值：off

## query\_band

**参数说明：**用于标识当前会话的作业类型，由用户自定义。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符型

默认值：空

**⚠ 注意**

此参数在修改时需注意：

1. 当关闭此参数时，代表用户不需要CCN管控功能，此时CCN内存负反馈机制失效。
2. 当作业正在运行时，若此时该GUC参数从关闭修改为开启，此时CCN内存负反馈机制生效，在高并发情况下，会出现暂时的内存不可用情况，待当前正在运行的作业运行完成后，动态负载功能会恢复。
3. 当作业正在运行时，此时修改该GUC参数从开启到关闭状态，若作业大多是属于默认资源池的用户下发的，不建议直接修改，可能会出现内存报错问题。待无从属于默认资源池的用户下发的作业时，可以修改。建议用户绑定用户资源池后，再下发作业。

## wlm\_memory\_feedback\_adjust

**参数说明：**是否开启动态负载管理中的内存负反馈功能。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

语句在CN节点上会计算出估算内存，用该值来预占内存资源，语句内存过高估算场景时，语句预占内存资源过大，会引发后续作业排队，导致系统资源利用率下降，内存负反馈机制，会基于DN上的实际使用内存情况，判断如果集群连续一段时间处于高估场景时，会由CCN节点动态降低语句在CN预占的内存资源，将高估的内存腾让出来，给后续作业使用，从一定程度上缓解了语句严重高估导致系统资源利用率下降的问题。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**字符串

- on表示启用内存负反馈功能。
- off表示关闭内存负反馈功能。
- on()表示启用内存负反馈功能，并且指定触发负反馈需要的时间以及触发负反馈需要的估算内存百分比参数。例如：on(60,50)表示启用内存负反馈功能，触发负反馈机制生效需要连续60秒都是高估场景，还需要语句预占的估算内存总值要超过系统可用内存的50%。默认触发负反馈机制生效的时间长度为50秒，默认触发负反馈生效的最低估算内存总值要超过系统可用内存的40%。

**默认值：**on

## bbox\_dump\_count

**参数说明：**在bbox\_dump\_path定义的路径下，允许存储的DWS所产生core文件最大数。超过此数量，旧的core文件会被删除。此参数只有当enable\_bbox\_dump为on时才生效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1～20

**默认值：**8

**📖 说明**

在并发产生core文件时，core文件的产生个数可能大于bbox\_dump\_count。

## io\_limits

**参数说明：**该参数8.1.2版本中已废弃，为兼容历史版本功能保留该参数，当前版本设置无效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~1073741823

**默认值：**0

## io\_priority

**参数说明：**该参数8.1.2版本中已废弃，为兼容历史版本功能保留该参数，当前版本设置无效。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- None
- Low
- Medium
- High

**默认值：**None

## session\_respool

**参数说明：**当前的session关联的resource pool。

**参数类型：**USERSET

即如果先设置cgroup\_name，再设置session\_respool，那么session\_respool关联的控制组起作用，如果再切换cgroup\_name，那么新切换的cgroup\_name起作用。

切换cgroup\_name的过程中如果指定到Workload控制组级别，数据库不对级别进行验证。级别的范围只要在1-10范围内都可以。

建议尽量不要混合使用cgroup\_name和session\_respool。

**取值范围：**字符串，通过create resource pool所设置的资源池。

**默认值：**invalid\_pool

## enable\_transaction\_parctl

**参数说明：**是否管控事务块语句和存储过程语句。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示对事务块及存储过程语句进行管控。
- off表示对事务块及存储过程语句不进行管控。

**默认值：**on

## session\_history\_memory

**参数说明：**设置历史查询视图的内存大小。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，10MB ~ max\_process\_memory的50%。

**默认值：**100MB

## topsql\_retention\_time

**参数说明：**设置历史TopSQL中gs\_wlm\_session\_info和gs\_wlm\_operator\_info表中数据的保存时间。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~3650，单位为天。

- 值为0时，表示数据永久保存。
- 值大于0时，表示数据能够保存的对应天数。

**默认值：**30

---

### 注意

- 设置此GUC参数启用数据保存功能前，请先清理gs\_wlm\_session\_info和gs\_wlm\_operator\_info表中的数据。
  - 新建集群默认值为30，升级场景该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。
- 

## transaction\_pending\_time

**参数说明：**当enable\_transaction\_parctl为on时，事务块语句和存储过程语句排队的最大时间。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1 ~ INT\_MAX，单位为秒。

- 值为-1或0：事务块语句和存储过程语句无超时判断，排队至资源满足可执行条件。
- 值大于0：事务块语句和存储过程语句排队超过所设数值的时间后，无视当前资源情况强制执行。

**默认值：**0

---

### 须知

此参数仅对存储过程及事务块的内部语句有效，即**PG\_SESSION\_WLMSTAT**中enqueue字段显示为Transaction或StoredProc的语句才会生效。

---



## enable\_concurrency\_scaling

**参数说明：**设置是否打开弹性并发扩展功能。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示开启弹性并发扩展功能。
- off表示关闭弹性并发扩展功能。

**默认值：**off

## concurrency\_scaling\_max\_idle\_time

**参数说明：**用于指定并发扩展创建的弹性逻辑集群的最大空闲时间，如果超过该参数的设置值则进入弹性逻辑集群销毁流程。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~60，单位为分钟。其中，0表示该并发扩展创建的弹性逻辑集群不会被销毁，请谨慎设置。

**默认值：**5

## concurrency\_scaling\_limit\_per\_main\_vw

**参数说明：**用于限制每个经典逻辑集群所能创建的最大并发扩展弹性逻辑集群的数量。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~32

**默认值：**5

## concurrency\_scaling\_max\_vw\_active\_statements

**参数说明：**用于指定并发扩展弹性逻辑集群上所能执行的最大并发数。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX。

- 0，表示该并发扩展弹性逻辑集群不执行任何作业，请谨慎设置。
- -1，表示该并发扩展弹性逻辑集群不受并发管控，请谨慎设置。该取值仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**默认值：**60

## concurrency\_scaling\_max\_waiting\_statements

**参数说明：**用于指定全局排队队列中，触发并发扩展弹性逻辑集群创建流程的弹性作业排队数量。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

如果大于等于该参数的设置值且当前已创建的并发扩展逻辑集群未超过 concurrency\_scaling\_limit\_per\_main\_vw 设置值，则自动进入创建并发扩展弹性逻辑集群流程。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX。其中0表示未排队也会创建弹性逻辑集群。设置为0时会消耗大量资源，请谨慎设置。

**默认值：**10

## vw\_offloading\_min\_cost

**参数说明：**用于设置作业路由到弹性逻辑集群执行的最小计划代价，大于该参数，作业才被允许路由到弹性逻辑集群执行，小于该参数，作业将会在主逻辑集群执行。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX。其中-1表示所有作业都将在主逻辑集群执行。

**默认值：**10000

## disk\_utilization\_threshold

**参数说明：**磁盘空间管控使用率阈值。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~100。

**默认值：**90

### 说明

为保证磁盘空间管控功能正常，该参数的取值应不大于datastorage\_threshold\_value\_check。

## disk\_utilization\_threshold\_options

**参数说明：**用于设置对指定特性启用磁盘空间管控功能。该参数仅9.1.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举值

- none：表示该功能不生效。
- vacuum\_full：对VACUUM FULL启用磁盘空间管控功能。当启用后，在VACUUM FULL执行前会进行一次检查，如果当前磁盘占用空间 + 执行VACUUM FULL的表的大小 > disk\_utilization\_threshold指定的阈值时，报错退出。

**默认值：**vacuum\_full

## 16.13 自动清理

系统自动清理进程自动执行VACUUM和ANALYZE命令，回收被标识为删除状态的记录空间，并更新表的统计数据。

## autovacuum\_compaction\_rows\_limit

**参数说明：**小CU的阈值，存活元组数小于这个值的就会被认为是小CU。该参数9.1.1.100及以上集群版本中已废弃。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1~5000

**默认值：**2500

### 说明

- 版本低于9.1.0.100，默认值为-1，表示关闭OCU开关。禁止设置该参数，否则可能会导致主键数据重复。
- 9.1.0.100版本，该参数默认值为0。
- 9.1.0.200及以上版本，该参数默认值为2500。

## autoanalyze\_mode

**参数说明：**设置autoanalyze的模式。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- normal表示普通的autoanalyze。
- light表示轻量化的autoanalyze。

**默认值：**

- 若当前集群为低版本升级到8.2.0及以上集群版本，为保持和前向兼容，默认值为normal。
- 若当前集群为新装的8.2.0及以上集群版本，默认值为light。

## analyze\_stats\_mode

**参数说明：**设置analyze计算统计信息的模式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- memory表示强制使用内存计算统计信息，不计算多列统计信息。
- sample\_table表示强制使用临时采样表计算统计信息，临时表不支持使用该模式。
- dynamic表示按内存maintenance\_work\_mem大小自适应选择统计信息计算模式，若maintenance\_work\_mem可放下样本，则使用内存方式，否则使用临时采样表方式。

**默认值：**

- 若当前集群为低版本升级到8.2.0.100及以上集群版本，为保持和前向兼容，默认值为memory。
- 若当前集群为新装的8.2.0.100及以上集群版本，默认值为dynamic。

## analyze\_sample\_mode

**参数说明：**设置analyze时使用的采样模型。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~2。

- 0 表示使用默认蓄水池采样模型。
- 1 表示使用优化的蓄水池采样模型。
- 2 表示使用range采样模型。

**默认值：**0

## autovacuum\_max\_workers

**参数说明：**设置能同时运行的自动清理行存表线程的最大数量。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，0~128。其中0表示不会自动进行行存表的autovacuum。

**默认值：**2

### 说明

该参数与autovacuum共同发挥作用，对系统表和用户行存表的清理规则如下：

- autovacuum\_max\_workers = 0时，autovacuum被彻底关闭，不会对行存表进行清理。
- autovacuum\_max\_workers > 0和autovacuum = off，只对系统表进行清理。
- autovacuum\_max\_workers > 0和autovacuum = on，会对所有行存表进行清理。

## autovacuum\_max\_workers\_hstore

**参数说明：**设置同时运行的专用于merge hstore delta表的自动线程的最大数量，不受autovacuum参数控制。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型

**默认值：**3

## autovacuum\_naptime

**参数说明：**设置两次自动清理操作的时间间隔。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，1~2147483，单位为秒（s）。

**默认值：**20s

## autovacuum\_vacuum\_cost\_delay

**参数说明：**设置在自动VACUUM操作里使用的开销延迟数值。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，-1 ~ 100，单位为毫秒（ms）。其中-1表示使用常规的vacuum\_cost\_delay。

**默认值：**2ms

## check\_crossvw\_write

**参数说明：**控制是否要开启跨VW写场景的检测。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1、1。

- -1表示兼容9.0.3版本能力。对于v3表vacuum，只清理所有epoch的非最后一个文件。
- 1表示检查是否为跨VW写场景。对于v3表vacuum，若检查为非跨VW写的场景，清理所有epoch的非最后一个文件，清理当前epoch的最后一个文件，清理小于当前epoch的最后一个文件。若检查为跨VW写的场景，CN节点会获取所有DN节点的epoch信息包装成epochList下发给元数据VW，v3表vacuum会清理所有epoch的非最后一个文件，清理小于max{epochList}且不在epochList中的epoch最后一个文件。

**默认值：**1

## enable\_pg\_stat\_object

**参数说明：**控制auto vacuum是否更新PG\_STAT\_OBJECT系统表。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示auto vacuum更新PG\_STAT\_OBJECT系统表。
- off表示auto vacuum不更新PG\_STAT\_OBJECT系统表。

**默认值：**on

# 16.14 客户端连接缺省设置

## 16.14.1 语句行为

介绍SQL语句执行过程的相关默认参数。

### search\_path

**参数说明：**当一个被引用对象没有指定模式时，此参数设置模式搜索顺序。它的值由一个或多个模式名构成，不同的模式名用逗号隔开。

**参数类型：**USERSET

- 当前会话存放临时表的模式时，可以使用别名pg\_temp将它列在搜索路径中，如'pg\_temp, public'。存放临时表的模式始终会作为第一个被搜索的对象，排在

pg\_catalog和search\_path中所有模式的前面，即具有第一搜索优先级。建议用户不要在search\_path中显示设置pg\_temp。如果在search\_path中指定了pg\_temp，但不是在最前面，系统会提示设置无效，pg\_temp仍被优先搜索。通过使用别名pg\_temp，系统只会在存放临时表的模式中搜索表、视图和数据类型这样的数据库对象，不会在里面搜索函数或运算符这样的数据库对象。

- 系统表所在的模式pg\_catalog，总是排在search\_path中指定的所有模式前面被搜索，即具有第二搜索优先级（pg\_temp具有第一搜索优先级）。建议用户不要在search\_path中显式设置pg\_catalog。如果在search\_path中指定了pg\_catalog，但不是在最前面，系统会提示设置无效，pg\_catalog仍被第二优先搜索。
- 当没有指定一个特定模式而创建一个对象时，它们被放置到以search\_path为命名的第一个有效模式中。当搜索路径为空时，会报错误。
- 通过SQL函数current\_schema可以检测当前搜索路径的有效值。这和检测search\_path的值不尽相同，因为current\_schema显示search\_path中首位有效的模式名称。

**取值范围：**字符串

#### 说明

- 设置为"\$user"，public时，支持共享数据库（没有用户具有私有模式和所有共享使用public），用户私有模式和这些功能的组合使用。可以通过改变默认搜索路径来获得其他效果，无论是全局化的还是私有化的。
- 设置为空串（"）的时候，系统会自动转换成一对双引号。
- 设置的内容中包含双引号，系统会认为是不安全字符，会将每个双引号转换成一对双引号。

**默认值：**"\$user",public

#### 说明

\$user表示与当前会话用户名同名的模式名，如果这样的模式不存在，\$user将被忽略。

## current\_schema

**参数说明：**设置当前的模式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**"\$user",public

#### 说明

\$user表示与当前会话用户名同名的模式名，如果这样的模式不存在，\$user将被忽略。

## default\_tablespace

**参数说明：**当CREATE命令没有明确声明表空间时，所创建对象(表和索引等)的缺省表空间。

- 值是一个表空间的名字或者一个表示使用当前数据库缺省表空间的空字符串。若指定的是一个非默认表空间，用户必须具有它的CREATE权限，否则尝试创建会失败。
- 临时表不使用此参数，可以用temp\_tablespaces代替。

- 创建数据库时不使用此参数。默认情况下，一个新的数据库从模板数据库继承表空间配置。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串，其中空表示使用默认表空间。

**默认值：**空

## default\_storage\_nodegroup

**参数说明：**设置当前的默认建表所在的Node Group，目前只适用普通表。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- installation，表示默认建表在安装的Node Group上。
- random\_node\_group，表示默认建表在随机选择的NodeGroup上，该配置8.1.2及以上版本支持，仅用于测试环境。
- roach\_group，表示默认建表在所有节点上，该值为roach工具预留，不能用于其他场景。
- 取值为其他字符串，表示默认建表在设置的Node Group上。

**默认值：**installation

## temp\_tablespace

**参数说明：**当一个CREATE命令没有明确指定一个表空间时，temp\_tablespace指定了创建临时对象（临时表和临时表的索引）所在的表空间。在这些表空间中创建临时文件用来做大型数据的排序工作。

其值是一系列表空间名的列表。如果列表中有多个表空间时，每次临时对象的创建，DWS会在列表中随机选择一个表空间；如果在事务中，连续创建的临时对象被放置在列表里连续的表空间中。如果选择的列表中的元素是一个空串，DWS将自动将当前的数据库设为默认的表空间。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串。空字符串表示所有的临时对象仅在当前数据库默认的表空间中创建，请参见[default\\_tablespace](#)。

**默认值：**空

## check\_function\_bodies

**参数说明：**设置是否在CREATE FUNCTION执行过程中进行函数体字符串的合法性验证。为了避免产生问题（比如避免从转储中恢复函数定义时向前引用的问题），偶尔会禁用验证。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示在CREATE FUNCTION执行过程中进行函数体字符串的合法性验证。
- off表示在CREATE FUNCTION执行过程中不进行函数体字符串的合法性验证。

**默认值：** on

## default\_transaction\_isolation

**参数说明：** 设置默认的事务隔离级别。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 枚举型

- read committed：读已提交隔离级别，只能读到已经提交的数据，而不会读到未提交的数据。这是缺省值。
- read uncommitted：读未提交隔离级别，DWS不支持read uncommitted，如果设置了read uncommitted，实际上使用的是read committed。
- repeatable read：可重复读隔离级别，仅能看到事务开始之前提交的数据，不能看到未提交的数据，以及在事务执行期间由其它并发事务提交的修改。
- serializable：事务可序列化，DWS不支持SERIALIZABLE，如果设置了serializable，实际上使用的是repeatable read。

**默认值：** read committed

## default\_transaction\_read\_only\_probe

**参数说明：** 数据库即将只读（磁盘使用率达到90%）时，控制是否终止特殊语句（下盘语句、产生新表或者新物理文件的语句）的执行。该参数由CM模块检测磁盘使用阈值并设置，不建议用户设置。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示终止特殊语句执行。
- off表示不终止特殊语句执行。

**默认值：** off

## default\_transaction\_deferrable

**参数说明：** 控制每个新事务的默认延迟状态。只读事务或者那些比序列化更加低的隔离级别的事务除外。

DWS不支持可串行化的隔离级别，因此，该参数无实际意义。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示默认延迟。
- off表示默认不延迟。

**默认值：** off

## session\_replication\_role

**参数说明：** 控制当前会话与复制相关的触发器和规则的行为。



**参数类型：**USERSET

---

#### 须知

设置此参数会丢弃之前所有缓存的执行计划。

---

**取值范围：**枚举型

- origin表示从当前会话中复制插入、删除、更新等操作。
- replica表示从其他地方复制插入、删除、更新等操作到当前会话。
- local表示函数执行复制时会检测当前登录数据库的角色并采取相应的操作。

**默认值：**origin

## statement\_timeout

**参数说明：**当语句执行时间超过该参数设置的时间（从服务器收到命令时开始计时）时，该语句将会报错并退出执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~2147483647，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**

- 若当前集群为低版本升级到8.2.0版本，继承升级前参数，默认值为0。
- 若当前集群为新装的8.2.0版本，默认值为24h。

## vacuum\_freeze\_min\_age

**参数说明：**指定VACUUM在扫描一个表时用于判断是否用FrozenXID替换事务ID的中断寿命(在同一个事务中)。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~576 460 752 303 423 487

#### 说明

尽管随时可以将此参数设为0到10亿之间的任意值，但是，VACUUM将默认其有效值范围限制在autovacuum\_freeze\_max\_age的50%以内。

**默认值：**5000000000

## vacuum\_freeze\_table\_age

**参数说明：**指定VACUUM对全表的扫描冻结元组的时间。如果表的pg\_class.relfrozensid字段的值已经达到了参数指定的时间，VACUUM对全表进行扫描。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~576 460 752 303 423 487

### 说明

尽管随时可以将此参数设为零到20亿之间的值，但是，VACUUM将默认其有效值范围限制在 `autovacuum_freeze_max_age` 的95%以内。定期的手动VACUUM可以在对此表的反重叠自动清理启动之前运行。

**默认值：**15000000000

## bytea\_output

**参数说明：**设置bytea类型值的输出格式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- `hex`：将二进制数据编码为每字节2位十六进制数字。
- `escape`：传统化的PostgreSQL格式。采用以ASCII字符序列表示二进制串的方法，同时将那些无法表示成ASCII字符的二进制串转换成特殊的转义序列。

**默认值：**hex

## xmlbinary

**参数说明：**设置二进制值是如何在XML中进行编码的。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- `base64`
- `hex`

**默认值：**base64

## xmloption

**参数说明：**当XML和字符串值之间进行转换时，设置document或content是否是隐含的。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- `document`：表示HTML格式的文档。
- `content`：普通的字符串。

**默认值：**content

## gin\_pending\_list\_limit

**参数说明：**设置当GIN索引启用快速更新`FASTUPDATE`时，Pending List（待处理列表）容量的最大值。

**Pending List**是GIN索引特有的数据结构，用于临时存储索引更新操作。当GIN索引启用`FASTUPDATE`参数时，新的索引项不会直接写入主索引结构，而是先存入Pending List，待满足特定条件时再批量合并到主索引中。

当Pending List的容量大于设置值时，会把Pending List中数据批量移动到GIN索引数据结构中以进行清理。单个GIN索引可通过更改索引存储参数覆盖此设置值。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，64 ~ INT\_MAX，单位为KB。

**默认值：**4MB

## 16.14.2 区域和格式化

介绍时间格式设置的相关参数。

### DateStyle

**参数说明：**设置日期和时间值的显示格式，以及有歧义的输入值的解析规则。

这个变量包含两个独立的部分：输出格式声明（ISO、Postgres、SQL、German）和输入输出的年/月/日顺序（DMY、MDY、YMD）。这两个可以独立设置或者一起设置。关键字Euro和European等价于DMY；关键字US、NonEuro、NonEuropean等价于MDY。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**ISO, MDY

#### 说明

gs\_initdb会将这个参数初始化成与`lc_time`一致的值。

**设置建议：**优先推荐使用ISO格式。Postgres、SQL和German均采用字母缩写的方式来表示时区，例如“EST、WST、CST”等。

### IntervalStyle

**参数说明：**设置区间值的显示格式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- sql\_standard表示产生与SQL标准规定匹配的输出生。
- postgres表示产生与PostgreSQL 8.4版本相匹配的输出，当**DateStyle**参数被设为ISO时。
- postgres\_verbose表示产生与PostgreSQL 8.4版本相匹配的输出，当**DateStyle**参数被设为non\_ISO时。
- iso\_8601表示产生与在ISO 8601中定义的“格式与代号”相匹配的输出。
- oracle表示产生于Oracle中与numtodsinterval函数相匹配的输出结果，详细请参考numtodsinterval。

---

#### 须知

IntervalStyle参数也会影响不明确的间隔输入的说明。

---

**默认值：**postgres

## TimeZone

**参数说明：**设置显示和解释时间类型数值时使用的时区。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串，可查询视图[pg\\_timezone\\_names](#)获得。

**默认值：**UTC

### 说明

gs\_initdb将设置一个与其系统环境一致的时区值。

## timezone\_abbreviations

**参数说明：**设置服务器接受的时区缩写值。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串，可查询视图[pg\\_timezone\\_names](#)获得。

**默认值：**Default

### 说明

Default表示通用时区的缩写。但也有其他诸如 'Australia' 和 'India' 等用来定义特定的安装。

## extra\_float\_digits

**参数说明：**调整浮点值显示的数据位数，浮点类型包括float4、float8 以及几何数据类型。参数值加在标准的数据位数上（FLT\_DIG或DBL\_DIG中合适的）。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-15 ~ 3

### 说明

- 设置为3，表示包括部分有效的数据位。对转储需要精确恢复的浮点数据尤其有用。
- 设置为负数，表示摒弃不需要的数据位。

**默认值：**0

## client\_encoding

**参数说明：**设置客户端的字符编码类型。

请根据前端业务的情况确定。尽量客户端编码和服务器端编码一致，提高效率。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**兼容PostgreSQL所有的字符编码类型。其中UTF8表示使用数据库的字符编码类型。

#### 说明

- 使用命令 `locale -a` 查看当前系统支持的区域和相应的编码格式，并可以选择进行设置。
- 默认情况下，`gs_initdb` 会根据当前的系统环境初始化此参数，通过 `locale` 命令可以查看当前的配置环境。
- 参数建议保持默认值，不建议通过 `gs_guc` 工具或其他方式直接在 `postgresql.conf` 文件中设置 `client_encoding` 参数，即使设置也不会生效，以保证集群内部通信编码格式一致。

**默认值：**UTF8

**推荐值：**SQL\_ASCII/UTF8

## lc\_messages

**参数说明：**设置信息显示的语言。

可接受的值是与系统相关的；在一些系统上，这个区域范畴并不存在，不过仍然允许设置这个变量，只是不会有任何效果。同样，也有可能是所期望的语言的翻译信息不存在。在这种情况下，用户仍然能看到英文信息。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**字符串

#### 说明

- 使用命令 `locale -a` 查看当前系统支持的区域和相应的编码格式，并可以选择进行设置。
- 默认情况下，`gs_initdb` 会根据当前的系统环境初始化此参数，通过 `locale` 命令可以查看当前的配置环境。

**默认值：**C

## lc\_monetary

**参数说明：**设置货币值的显示格式，影响 `to_char` 之类的函数的输出。可接受的值是系统相关的。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

#### 说明

- 使用命令 `locale -a` 查看当前系统支持的区域和相应的编码格式，并可以选择进行设置。
- 默认情况下，`gs_initdb` 会根据当前的系统环境初始化此参数，通过 `locale` 命令可以查看当前的配置环境。

**默认值：**C

## lc\_numeric

**参数说明：**设置数值的显示格式，影响 `to_char` 之类的函数的输出。可接受的值是系统相关的。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

 说明

- 使用命令 `locale -a` 查看当前系统支持的区域和相应的编码格式，并可以选择进行设置。
- 默认情况下，`gs_initdb` 会根据当前的系统环境初始化此参数，通过 `locale` 命令可以查看当前的配置环境。

默认值：C

## lc\_time

**参数说明：**设置时间和区域的显示格式，影响 `to_char` 之类的函数的输出。可接受的值是系统相关的。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

 说明

- 使用命令 `locale -a` 查看当前系统支持的区域和相应的编码格式，并可以选择进行设置。
- 默认情况下，`gs_initdb` 会根据当前的系统环境初始化此参数，通过 `locale` 命令可以查看当前的配置环境。

默认值：C

## default\_text\_search\_config

**参数说明：**设置全文检索的配置信息。

如果设置为不存在的文本搜索配置时将会报错。如果 `default_text_search_config` 对应的文本搜索配置被删除，需要重新设置 `default_text_search_config`，否则会报设置错误。

- 其被文本搜索函数使用，这些函数并没有一个明确指定的配置。
- 当与环境相匹配的配置文件确定时，`gs_initdb` 会选择一个与环境相对应的设置来初始化配置文件。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

 说明

DWS 支持 `pg_catalog.english`，`pg_catalog.simple` 两种配置。

默认值：`pg_catalog.english`

## 16.14.3 其他缺省

主要介绍数据库系统默认的库加载参数。

### dynamic\_library\_path

**参数说明：**设置数据查找动态加载的共享库文件的路径。当需要打开一个可以动态装载的模块并且在 `CREATE FUNCTION` 或 `LOAD` 命令里面声明的名字没有目录部分时，系统将搜索这个目录以查找声明的文件。

用于dynamic\_library\_path的数值必须是一个冒号分隔（Windows下是分号分隔）的绝对路径列表。当一个路径名字以特殊变量\$libdir为开头时，会替换为DWS发布提供的模块安装路径。例如：

```
dynamic_library_path = '/usr/local/lib/postgresql/opt/testgs/lib:$libdir'
```

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**字符串

#### 说明

设置为空字符串，表示关闭自动路径搜索。

**默认值：**\$libdir

## gin\_fuzzy\_search\_limit

**参数说明：**设置GIN索引返回的集合大小的上限。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX，0表示没有限制。

**默认值：**0

## 16.15 锁管理

在DWS中，并发执行的事务由于竞争资源可能会导致单机死锁或分布式死锁。本节介绍的参数主要管理事务锁的机制。

### deadlock\_timeout

**参数说明：**设置死锁超时检测时间，以毫秒为单位。当申请的锁超过设定值时，系统会检查是否产生了死锁。

- 死锁的检查代价是比较高的，服务器不会在每次等待锁的时候都运行这个过程。在系统运行过程中死锁是不经常出现的，因此在检查死锁前只需等待一个相对较短的时间。增加这个值就减少了无用的死锁检查浪费的时间，但是会减慢真正的死锁错误报告的速度。在一个负载过重的服务器上，用户可能需要增大它。这个值的设置应该超过事务持续时间，这样就可以减少在锁释放之前就开始死锁检查的问题。
- 设置[log\\_lock\\_waits](#)时，这个选项也决定了在一个日志消息发出关于锁等待以前要等待的时间。当需要调查锁延迟时，请设置比正常deadlock\_timeout更小的值。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，1~2147483647，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**1s

### ddl\_lock\_timeout

**参数说明：**通过该参数单独指定阻塞DDL语句锁等待的时间，当申请的锁等待时间超过设定值时，系统会报错。该参数仅8.1.3.200及以上版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX，单位为毫秒（ms）。

- 如果该参数的值等于0，表示该参数不生效。
- 如果该参数的值大于0，DDL锁阻塞时间为该参数的值，其它锁等待时间为lockwait\_timeout参数值。

**默认值：**0

#### 说明

该参数优先级高于lockwait\_timeout，只针对AccessExclusiveLock生效。

## ddl\_select\_concurrent\_mode

**参数说明：**通过该参数控制DDL语句和SELECT语句并发的模式。该参数仅8.1.3.320、8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**字符串

- none：表示该参数不生效，DDL语句和select语句不能并发，保持锁等待状态。
- truncate：表示truncate语句被select语句阻塞时，truncate会中断select语句，优先执行。
- exchange：表示exchange语句被select语句阻塞时，exchange会中断select语句，优先执行。
- vacuum\_full：表示vacuum full语句被select语句阻塞时，vacuum full会中断select语句，优先执行。（该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持）
- insert\_overwrite：表示insert overwrite语句被select语句阻塞时，insert overwrite会中断select语句，优先执行。（该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持）

**默认值：**none

#### 说明

- 为了给SELECT语句预留响应信号的时间，当前版本中设置的ddl\_lock\_timeout的值不足1秒时按照1s处理。
- 与高级别的锁冲突（大于1级），不支持并发（比如autoanalyze\_mode=normal时，同时SELECT触发了autoanalyze）。
- 该参数支持与单语句中的select或事务块中的select并发，其它版本中仅支持与单语句的select并发。对于单语句或事务块中的select并发处理，参考[enable\\_cancel\\_select\\_in\\_txnblock](#)参数。
- 除none以外的其他几个参数可以组合使用，比如配置为“truncate, exchange”表示truncate和exchange语句被select语句阻塞时，二者会中断select语句，优先执行。

## enable\_cancel\_select\_in\_txnblock

**参数说明：**控制在事务块中的select是否可以被中断。该参数仅8.2.1、9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型



- on表示开启，即事务块中的select可以被中断。
- off表示关闭，即事务块中的select不可以被中断。

**默认值：**on

#### 说明

- 本参数用于控制处于事务块中的SELECT是否可以被ddl\_select\_concurrent\_mode中指定的DDL操作中断。
- ddl\_select\_concurrent\_mode参数控制truncate、exchange等DDL语句，enable\_cancel\_select\_in\_txnblock参数控制select语句。

## lockwait\_timeout

**参数说明：**控制单个锁的最长等待时间。当申请的锁等待时间超过设定值时，系统会报错。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**20min

## update\_lockwait\_timeout

**参数说明：**允许并发更新参数开启情况下，该参数控制并发更新同一行时单个锁的最长等待时间。当申请的锁等待时间超过设定值时，系统会报错。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0 ~ INT\_MAX，单位为毫秒（ms）。

**默认值：**2min

## partition\_lock\_upgrade\_timeout

**参数说明：**分区上的锁级别由允许读的ExclusiveLock升级到读写阻塞的AccessExclusiveLock时，会进行尝试性的锁升级，partition\_lock\_upgrade\_timeout指示了尝试锁升级的超时时间。

- 在分区表上进行MERGE PARTITION和CLUSTER PARTITION操作时，都利用了临时表进行数据重排和文件交换，为了最大程度提高分区上的操作并发度，在数据重排阶段给相关分区加锁ExclusiveLock，在文件交换阶段加锁AccessExclusiveLock。
- 常规加锁方式是等待加锁，直到加锁成功，或者等待时间超过[lockwait\\_timeout](#)发生超时失败。
- 在分区表上进行MERGE PARTITION或CLUSTER PARTITION操作时，进入文件交换阶段需要申请加锁AccessExclusiveLock，加锁方式是尝试性加锁，加锁成功了则立即返回，不成功则等待50ms后继续下次尝试，加锁超时时间使用会话级设置参数partition\_lock\_upgrade\_timeout。
- 特殊值：若partition\_lock\_upgrade\_timeout取值-1，表示无限等待，即不停地尝试锁升级，直到加锁成功。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1 ~ 3000，单位为秒（s）。

**默认值：**1800

## **enable\_release\_scan\_lock**

**参数说明：**控制SELECT语句是否在语句执行结束后将一级锁释放。打开此开关，可以缓解DDL等与事务块中的SELECT锁冲突问题。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启。SELECT语句在语句执行结束后释放一级锁，不会等事务提交才进行释放。
- off表示关闭。

**默认值：**off

## **vacuum\_full\_interruptible**

**参数说明：**通过该参数控制VACUUM FULL语句给其它语句的让锁行为。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启。当VACUUM FULL阻塞其它语句时，VACUUM FULL会中断执行，给其它语句让锁。
- off表示关闭。当VACUUM FULL阻塞其它语句时，VACUUM FULL不会中断执行，其它语句需要等待VACUUM FULL执行完毕放锁后才能执行。

**默认值：**off

# **16.16 版本和平台兼容性**

## **16.16.1 历史版本兼容性**

DWS介绍数据库的向下兼容性和对外兼容性特性的参数控制。数据库系统的向后兼容性能够为旧版本的数据库应用提供支持。本节介绍的参数主要控制数据库的向后兼容性。

## **array\_nulls**

**参数说明：**控制数组输入解析器是否将未用引用的NULL识别为数组的一个NULL元素。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许向数组中输入空元素。
- off表示向下兼容旧式模式。仍然能够创建包含NULL值的数组。

**默认值：**on

## backslash\_quote

**参数说明：**控制字符串文本中的单引号是否能够用\表示。

**参数类型：**USERSET

### 须知

在字符串文本符合SQL标准的情况下，\没有任何其他含义。这个参数影响的是如何处理不符合标准的字符串文本，包括明确的字符串转义语法是（E'...'）。

**取值范围：**枚举类型

- on表示一直允许使用\表示。
- off表示拒绝使用\表示。
- safe\_encoding表示仅在客户端字符集编码不会在多字节字符末尾包含\的ASCII值时允许。

**默认值：**safe\_encoding

## default\_with\_oids

**参数说明：**在没有声明WITH OIDS和WITHOUT OIDS的情况下，这个选项控制在新创建的表中CREATE TABLE和CREATE TABLE AS是否包含一个OID字段。它还决定SELECT INTO创建的表里面是否包含OID。

不推荐在用户表中使用OID，故默认设置为off。需要带有OID字段的表应该在创建时声明WITH OIDS。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示在新创建的表中CREATE TABLE和CREATE TABLE AS可以包含一个OID字段。
- off表示在新创建的表中CREATE TABLE和CREATE TABLE AS不可以包含一个OID字段。

**默认值：**off

## escape\_string\_warning

**参数说明：**警告在普通字符串中直接使用反斜杠转义。

- 如果需要使用反斜杠作为转义，可以调整为使用转义字符串语法(E'...')来做转义，因为在每个SQL标准中，普通字符串的默认行为现在将反斜杠作为一个普通字符。
- 这个变量可以帮助定位需要改变的代码。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

**默认值：**on

## lo\_compat\_privileges

**参数说明：**控制是否启动对大对象权限检查的向后兼容模式。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

on表示当读取或修改大对象时禁用权限检查，与PostgreSQL 9.0以前的版本兼容。

**默认值：**off

## quote\_all\_identifiers

**参数说明：**当数据库生成SQL时，此选项强制引用所有的标识符（包括非关键字）。这将影响到EXPLAIN的输出及函数的结果，例如pg\_get\_viewdef。详细说明请参见gs\_dump的--quote-all-identifiers选项。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打开强制引用。
- off表示关闭强制引用。

**默认值：**off

## sql\_inheritance

**参数说明：**控制继承语义。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

off表示各种命令不能访问子表，即默认使用ONLY关键字。这是为了兼容7.1之前版本而设置的。

**默认值：**on

## standard\_conforming\_strings

**参数说明：**控制普通字符串文本（'...'）中是否按照SQL标准把反斜杠当普通文本。

- 应用程序通过检查这个参数可以判断字符串文本的处理方式。
- 建议明确使用转义字符串语法（E'...'）来转义字符。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打开控制功能。
- off表示关闭控制功能。

**默认值：**on

## synchronize\_seqscans

**参数说明：**控制启动同步的顺序扫描。在大约相同的时间内并行扫描读取相同的数据块，共享I/O负载。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示扫描可能从表的中间开始，然后选择"环绕"方式来覆盖所有的行，为了与已经在进行中的扫描活动同步。这可能会造成没有用ORDER BY子句的查询得到行排序造成不可预测的后果。
- off表示确保顺序扫描是从表头开始的。

**默认值：**on

## enable\_beta\_features

**参数说明：**控制开启某些功能受限的特性，例如GDS表关联操作。这些特性在历史版本未明确禁止，但某些场景功能上存在问题，不建议用户使用。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启这些功能受限的特性，保持前向兼容。但某些场景可能存在功能上的问题。
- off表示禁止使用这些特性。

**默认值：**off

## 16.16.2 平台和客户端兼容性

很多平台都使用数据库系统，数据库系统的对外兼容性给平台提供了很大的方便。

### transform\_null\_equals

**参数说明：**控制表达式`expr = NULL`（或`NULL = expr`）当做`expr IS NULL`处理。如果`expr`得出NULL值则返回真，否则返回假。

- 正确的SQL标准兼容的`expr = NULL`总是返回NULL（未知）。
- Microsoft Access里的过滤表单生成的查询使用`expr = NULL`来测试空值。打开这个选项，可以使用该接口来访问数据库。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示控制表达式`expr = NULL`（或`NULL = expr`）当做`expr IS NULL`处理。
- off表示不控制，即`expr = NULL`总是返回NULL（未知）。

**默认值：**off

#### 说明

新用户经常在涉及NULL的表达式上语义混淆，故默认值设为off。

## td\_compatible\_truncation

**参数说明：**控制是否开启与Teradata数据库相应兼容的特征。该参数在用户连接上与TD兼容的数据库时，可以将参数设置成为on（即超长字符串自动截断功能启用），该功能启用后，在后续的insert语句中，对目标表中char和varchar类型的列插入超长字符串时，会按照目标表中相应列定义的最大长度对超长字符串进行自动截断。保证数据都能插入目标表中，而不是报错。

### 说明

- 超长字符串自动截断功能不适用于insert语句包含外表的场景。
- 如果向字符集为字节类型编码（SQL\_ASCII，LATIN1等）的数据库中插入多字节字符数据（如汉字等），且字符数据跨越截断位置，这种情况下，按照字节长度自动截断，自动截断后会在尾部产生非预期结果。如果用户有对于截断结果正确性的要求，建议用户采用UTF8等能够按照字符截断的输入字符集作为数据库的编码集。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示启动超长字符串自动截断功能。
- off表示停止超长字符串自动截断功能。

**默认值：**off

## behavior\_compat\_options

**参数说明：**数据库兼容性行为配置项，该参数的值由若干个配置项用逗号隔开构成。不同的兼容性配置项，适用的兼容模式（ORA/TD/MySQL）不同，参见[表16-2](#)。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**新安装集群场景下，该参数默认值为check\_function\_conflicts,check\_function\_shippable,disable\_srf\_condition\_expr，以防止用户定义错误的函数属性导致严重的问题。

升级场景下保持前向兼容，即与升级前的集群中该参数的默认值保持一致。

### 说明

- 当前只支持[表16-2](#)。
- 配置多个兼容性配置项时，相邻配置项用逗号隔开，例如：set behavior\_compat\_options='end\_month\_calculate,display\_leading\_zero';
- 此参数选项中strict\_concat\_functions和strict\_text\_concat\_td不能同时设置。
- Oracle兼容模式下不建议设置behavior\_compat\_options='return\_null\_string'，如果设置了此选项，应避免将查询结果插入到表里。

表 16-2 兼容性配置项

| 兼容性配置项                    | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                         | 适用兼容模式             |
|---------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| display_leading_zero      | <p>浮点数显示配置项。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>不设置此配置项时，对于-1~0和0~1之间的小数，不显示小数点前的0。比如，0.25显示为.25。</li> <li>设置此配置项时，对于-1~0和0~1之间的小数，显示小数点前的0。比如，0.25显示为0.25。</li> </ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  | ORA<br>TD          |
| end_month_calculate       | <p>add_months函数计算逻辑配置项。</p> <p>假定函数add_months的两个参数分别为param1和param2，param1的月份和param2的月份和为result。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>不设置此配置项时，如果param1的日期（Day字段）为月末，并且param1的日期（Day字段）比result月份的月末日期小，计算结果中的日期字段（Day字段）和param1的日期字段保持一致。比如，</li> </ul> <pre>select add_months('2018-02-28',3) from dual; add_months ----- 2018-05-28 00:00:00 (1 row)</pre> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此配置项时，如果param1的日期（Day字段）为月末，并且param1的日期（Day字段）比result月份的月末日期比小，计算结果中的日期字段（Day字段）和result的月末日期保持一致。比如，</li> </ul> <pre>select add_months('2018-02-28',3) from dual; add_months ----- 2018-05-31 00:00:00 (1 row)</pre> | ORA<br>TD          |
| compat_analyze_sample     | <p>analyze采样行为配置项。</p> <p>设置此配置项时，会优化analyze的采样行为，主要体现在analyze时全局采样会更精确的控制3万条左右，更好的控制analyze时Coordinator端的内存消耗，保证analyze性能的稳定性。</p>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             | ORA<br>TD<br>MySQL |
| bind_schema_tablespace    | <p>绑定模式与同名表空间配置项。</p> <p>如果存在与模式名schema_name相同的表空间名，那么如果设置search_path为schema_name，default_tablespace也会同步切换到schema_name。</p>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     | ORA<br>TD<br>MySQL |
| bind_procedure_searchpath | <p>未指定模式名的数据库对象的搜索路径配置项。</p> <p>在存储过程中如果不显示指定模式名，会优先在存储过程所属的模式下搜索。</p> <p>如果找不到，则有两种情况：</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>若不设置此参数，报错退出。</li> <li>若设置此参数，按照search_path中指定的顺序继续搜索。如果还是找不到，报错退出。</li> </ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               | ORA<br>TD<br>MySQL |

| 兼容性配置项                   | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                | 适用兼容模式    |
|--------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------|
| correct_to_number        | 控制to_number()结果兼容性的配置项。<br>若设置此配置项，则to_number()函数结果与PG11保持一致，否则默认与Oracle保持一致。                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | ORA       |
| unbind_divide_bound      | 控制对整数除法的结果进行范围校验。 <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，将对除法结果进行校验，超出范围则报错。例如，示例中INT_MIN/(-1)会因为超过结果大于INT_MAX而报越界错误：<br/><pre>SELECT (-2147483648)::int / (-1)::int; ERROR: integer out of range</pre></li><li>若设置此配置项，则不需要对除法结果进行范围校验。例如，示例中INT_MIN/(-1)可以得到输出结果INT_MAX+1：<br/><pre>SELECT (-2147483648)::int / (-1)::int; ?column? ----- 2147483648 (1 row)</pre></li></ul> | ORA<br>TD |
| merge_update_multi       | 控制行存表merge into匹配多行时是否进行update操作。<br>若设置此配置项，匹配多行时update不报错，否则默认与Oracle保持一致，报错。                                                                                                                                                                                                                                                                                                        | ORA<br>TD |
| disable_row_update_multi | 控制行存表update匹配多行时是否进行update操作。<br>若设置此配置项，匹配多行时update报错，否则默认可以进行多行匹配更新。                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 | ORA<br>TD |
| return_null_string       | 控制函数lpad()、rpad()、repeat()、regexp_split_to_table()和split_part()的结果为空字符串"的显示配置项。 <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，空字符串显示为NULL。<br/><pre>select length(lpad('123',0,'*')) from dual; length ----- (1 row)</pre></li><li>设置此配置项时，空字符串显示为"。<br/><pre>select length(lpad('123',0,'*')) from dual; length ----- 0 (1 row)</pre></li></ul>                                      | ORA       |
| compat_concat_variadic   | 控制函数concat()和concat_ws()对variadic类型结果兼容性的配置项。<br>若设置此配置项，当concat函数参数为variadic类型时，保留Oracle和Teradata兼容模式下不同的结果形式；否则默认Oracle和Teradata兼容模式下结果相同，且与Oracle保持一致。                                                                                                                                                                                                                              | ORA<br>TD |



| 兼容性配置项                          | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              | 适用兼容模式             |
|---------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| convert_string_digit_to_numeric | <p>控制CHAR类型和INT类型进行二元BOOL运算时类型转换优先级的配置项。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，类型转换优先级与PG9.6一致。</li><li>设置此配置项时，所有CHAR类型和INT类型的二元BOOL运算均强制转换为NUMERIC类型进行计算。设置此配置项后会被影响的CHAR类型包括BPCHAR、VARCHAR、NVARCHAR2、TEXT四种类型，会被影响的INT类型包括INT1、INT2、INT4、INT8四种类型。</li></ul> <p><b>注意</b><br/>此配置项只对二元BOOL运算生效，例如，INT2&gt;TEXT、INT4=BPCHAR，非BOOL运算不会受到影响，该配置项暂不支持INT&gt;'1.1'这类UNKNOWN类型运算的转换。由于该配置项开启后，CHAR类型与INT类型的BOOL运算会优先转换为NUMERIC类型进行计算，因此会影响数据库计算性能，当JOIN列为受影响的类型组合时，还会影响执行计划。</p>                                                                                                                                                                                                                                                           | ORA<br>TD<br>MySQL |
| check_function_conflicts        | <p>控制是否检查自定义plpgsql/SQL函数的属性。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，不检查自定义函数的IMMUTABLE/STABLE/VOLATILE属性。</li><li>设置此配置项时，会检查自定义函数的IMMUTABLE属性，如果函数中含有表，或者是有STABLE/VOLATILE函数时，在执行时会报错。因为函数中如果有表或者STABLE/VOLATILE函数时，与函数定义中的IMMUTABLE属性冲突，即这种场景下，函数的行为非IMMUTABLE。</li></ul> <p>例如：设置此参数时，以下场景下会执行报错：<br/>CREATE OR replace FUNCTION sql_immutable (INTEGER)<br/>RETURNS INTEGER AS 'SELECT a+\$1 from shipping_schema.t4 where a=1;'<br/>LANGUAGE SQL IMMUTABLE<br/>RETURNS NULL<br/>ON NULL INPUT;<br/>select sql_immutable(1);<br/>ERROR: IMMUTABLE function cannot contain SQL statements with relation or Non-IMMUTABLE function.<br/>CONTEXT: SQL function "sql_immutable" during startup<br/>referenced column: sql_immutable</p> | ORA<br>TD<br>MySQL |

| 兼容性配置项              | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             | 适用兼容模式    |
|---------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------|
| varray_verification | <p>控制是否校验数组长度以及数组类型长度。用于兼容DWS 8.1.0之前的版本。</p> <p>若设置此配置项，不会校验数组长度以及数组类型长度。</p> <pre>-- 场景1 CREATE OR REPLACE PROCEDURE varray_verification AS     TYPE org_varray_type IS varray(5) OF VARCHAR2(2);     v_org_varray org_varray_type; BEGIN     v_org_varray(1) := '111'; --例如赋值已经超过了VARCHAR2(2)的限制，配置该选项后将和历史版本保持一致不进行校验 END; / --场景2 CREATE OR REPLACE PROCEDURE varray_verification_i3_1 AS     TYPE org_varray_type IS varray(2) OF NUMBER(2);     v_org_varray org_varray_type; BEGIN     v_org_varray(3) := 1; --例如赋值已经超过了varray(2)的数组长度限制，配置该选项后将和历史版本保持一致不进行校验 END; /</pre> | ORA<br>TD |

| 兼容性配置项                  | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       | 适用兼容模式    |
|-------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------|
| strict_concat_functions | <p>控制函数textanycat()和anytextcat()在参数存在空值时，对返回值兼容性的配置项。此参数不能和strict_text_concat_td同时设置。</p> <p>MySQL兼容模式下，此参数无影响。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，函数textanycat()和anytextcat()的返回值默认与Oracle保持一致。</li><li>设置此配置项时，若函数textanycat()和anytextcat()的参数存在空值，则返回值也为空值，保留与Oracle和Teradata兼容模式下不同的结果。</li></ul> <p>例如，不设置此配置项时，函数textanycat()和anytextcat()的返回值与Oracle保持一致：</p> <pre>SELECT textanycat('gauss', cast(NULL as BOOLEAN)); textanycat ----- gauss (1 row)</pre> <p>SELECT 'gauss'    cast(NULL as BOOLEAN); --这种情况下，  运算符会被转换为函数textanycat</p> <pre>?column? ----- gauss (1 row)</pre> <p>设置此配置项时，保留与Oracle和Teradata兼容模式下不同的结果：</p> <pre>SELECT textanycat('gauss', cast(NULL as BOOLEAN)); textanycat ----- (1 row)</pre> <p>SELECT 'gauss'    cast(NULL as BOOLEAN); --这种情况下，  运算符会被转换为函数textanycat</p> <pre>?column? ----- (1 row)</pre> | ORA<br>TD |

| 兼容性配置项                   | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        | 适用兼容模式    |
|--------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|-----------|
| strict_text_concat_td    | <p>Teradata兼容模式下，控制函数textcat()、textanycat()和anytextcat()在参数存在空值时，对返回值兼容性的配置项。此参数不能和strict_concat_functions同时设置。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，Teradata兼容模式下函数textcat()、textanycat()和anytextcat()的返回值与DWS一致。</li><li>设置此配置项时，若Teradata兼容模式下函数textcat()、textanycat()和anytextcat()的参数存在空值，则返回值为空值。</li></ul> <p>例如，不设置此配置项时，函数textcat()、textanycat()和anytextcat()的返回值与DWS保持一致：</p> <pre>td_compatibility_db=# SELECT textcat('abc', NULL); textcat ----- abc (1 row) td_compatibility_db=# SELECT 'abc'    NULL; --这种情况下，  运算符会被转换为函数textcat() ?column? ----- abc (1 row)</pre> <p>设置此配置项时，若函数textcat()、textanycat()和anytextcat()的返回值有空值，则返回NULL：</p> <pre>td_compatibility_db=# SELECT textcat('abc', NULL); textcat ----- (1 row) td_compatibility_db=# SELECT 'abc'    NULL; ?column? ----- (1 row)</pre> | TD        |
| compat_display_ref_table | <p>设置视图中列的显示格式。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置该选项时默认带前缀，即tab.col的格式。</li><li>设置该选项时与原始定义一致，原始定义带前缀则显示，否则不显示。</li></ul> <pre>SET behavior_compat_options='compat_display_ref_table'; CREATE OR REPLACE VIEW viewtest2 AS SELECT a.c1, c2, a.c3, 0 AS c4 FROM viewtest_tbl a; SELECT pg_get_viewdef('viewtest2'); pg_get_viewdef ----- SELECT a.c1, c2, a.c3, 0 AS c4 FROM viewtest_tbl a; (1 row)</pre>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | ORA<br>TD |

| 兼容性配置项                           | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                | 适用兼容模式             |
|----------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| para_support_set_func            | <p>列存表中控制函数COALESCE()、NVL()、GREATEST()、LEAST()入参是否支持多结果集表达式。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，函数入参包含多结果集表达式时，直接报错不支持。</li></ul> <pre>SELECT COALESCE(regexp_split_to_table(c3,'#'), regexp_split_to_table(c3,'#')) FROM regexp_ext2_tb1 ORDER BY 1 LIMIT 5; ERROR: set-valued function called in context that cannot accept a set</pre> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此配置项时，支持函数入参包含多结果集表达式。</li></ul> <pre>SELECT COALESCE(regexp_split_to_table(c3,'#'), regexp_split_to_table(c3,'#')) FROM regexp_ext2_tb1 ORDER BY 1 LIMIT 5; coalesce ----- a a a a a (5 rows)</pre> | ORA<br>TD          |
| disable_select_truncate_parallel | <p>控制分区表的truncate等ddl的锁等级。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此配置项时，将禁止分区表的不同分区上truncate与DML(如select)的并发，允许分区表上select的FQS(快速下发)。在OLTP场景下分区表上的简单查询较多，并且没有分区表不同分区truncate与DML并发的需求，可以考虑设置此配置项。</li><li>不设置此配置项时，分区表上不同分区的select与truncate可以并发进行，同时关闭分区表的FQS（快速下发）来避免可能的不一致问题。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | ORA<br>TD<br>MySQL |
| bpchar_text_without_rtrim        | <p>Teradata兼容模式下，设置此参数时，控制bpchar到text转换保留右侧空格，如果实际长度不足bpchar指定的长度，对其进行补空格操作，兼容Teradata对bpchar字符串的处理风格。</p> <p>当前不支持“比较字符串时忽略尾部空格”，拼接后结果如果存在尾部空格，进行比较时会对空格敏感。</p> <p>例如，设置参数时：</p> <pre>td_compatibility_db=# select length('a'::char(10)::text); length ----- 10 (1 row)  td_compatibility_db=# select length('a'  'a'::char(10)); length ----- 11 (1 row)</pre>                                                                                                                                                                                                                                       | TD                 |

| 兼容性配置项                       | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   | 适用兼容模式 |
|------------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------|
| convert_empty_str_to_null_td | <p>Teradata兼容模式下，设置此参数时，控制to_date, to_timestamp和to_number类型转换函数处理空串时，返回null；同时控制to_char函数处理date类型入参时返回的格式。</p> <p>例如：</p> <p>未设置此参数时：</p> <pre>td_compatibility_db=# select to_number(""); to_number ----- 0 (1 row)</pre> <pre>td_compatibility_db=# select to_date(""); ERROR:  the format is not correct DETAIL:  invalid date length "0", must between 8 and 10. CONTEXT:  referenced column: to_date</pre> <pre>td_compatibility_db=# select to_timestamp(""); to_timestamp ----- 0001-01-01 00:00:00 BC (1 row)</pre> <pre>td_compatibility_db=# select to_char(date '2020-11-16'); to_char ----- 2020-11-16 00:00:00+08 (1 row)</pre> <p>设置此参数，若to_number, to_date, to_timestamp函数的参数有空串时：</p> <pre>td_compatibility_db=# select to_number(""); to_number ----- (1 row)</pre> <pre>td_compatibility_db=# select to_date(""); to_date ----- (1 row)</pre> <pre>td_compatibility_db=# select to_timestamp(""); to_timestamp ----- (1 row)</pre> <pre>td_compatibility_db=# select to_char(date '2020-11-16'); to_char ----- 2020/11/16 (1 row)</pre> | TD     |

| 兼容性配置项                  | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      | 适用兼容模式             |
|-------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| disable_case_specific   | <p>控制字符类型匹配时是否忽略大小写。仅在Teradata兼容模式下生效。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>不设置此配置项时，字符类型匹配时，字符的大小写敏感。</li> <li>设置此配置项时，字符类型匹配时，字符的大小写不敏感。</li> </ul> <p>设置此配置项后会影响的字符类型包括CHAR、TEXT、BPCHAR、VARCHAR、NVARCHAR五种类型，会被影响的操作符包括&lt;、&gt;、=、&gt;=、&lt;=、!=、&lt;&gt;、!=、like、not like、in、not in共12种操作符以及case when、decode 表达式。</p> <p><b>注意</b><br/>由于该配置项开启后，字符类型前会增加UPPER函数进而会影响估算逻辑，需要使用增强的估算模型。（建议设置：cost_param=16、cost_model_version = 1、join_num_distinct=-20、qual_num_distinct=200）</p> | TD                 |
| enable_interval_to_text | <p>控制interval到text类型的隐式转换功能。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此选项时，支持interval类型到text类型的隐式转换。<br/> <pre>SELECT TO_DATE('20200923', 'yyyymmdd') - TO_DATE('20200920', 'yyyymmdd') = '3'::text; ?column? ----- f (1 row)</pre> </li> <li>不设置此选项时，不支持interval类型到text类型的隐式转换。<br/> <pre>SELECT TO_DATE('20200923', 'yyyymmdd') - TO_DATE('20200920', 'yyyymmdd') = '3'::text; ?column? ----- t (1 row)</pre> </li> </ul>                                                              | ORA<br>TD<br>MySQL |
| case_insensitive        | <p>MySQL兼容模式下，设置此参数，控制locate，strpos，instr字符串函数入参大小写不敏感。</p> <p>目前默认未设置该参数，即入参大小写敏感。</p> <p>例如：</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>未设置此选项时，入参大小写敏感。<br/> <pre>mysql_compatibility_db=# SELECT LOCATE('sub', 'Substr'); locate ----- 0 (1 row)</pre> </li> <li>设置此选项时，入参大小写不敏感。<br/> <pre>mysql_compatibility_db=# SELECT LOCATE('sub', 'Substr'); locate ----- 1 (1 row)</pre> </li> </ul>                                                                                            | MySQL              |

| 兼容性配置项                           | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    | 适用兼容模式             |
|----------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| inherit_not_null_strict_func     | <p>控制函数原有的strict属性，参数为1个的函数可以传递NOT NULL属性的行为。即：对于func(x)，如果func()为strict属性，且x包含NOT NULL约束，则认为func(x)也是包含NOT NULL约束的。</p> <p>该兼容配置项在某些优化场景，例如：NOT IN优化、COUNT(DISTINCT)优化，会有特定的优化效果，但特定场景可能导致结果错误。</p> <p>目前默认未设置该参数，保证结果正确，但可能导致性能回退，如果出现问题可设置该参数回退到历史版本行为。</p>                                                                                                                                                                                                                                             | ORA<br>TD<br>MySQL |
| disable_compat_minmax_expr_mysql | <p>MySQL兼容模式下，控制greatest/least表达式对null入参的处理方式。</p> <p>默认兼容MySQL。可通过设置此参数，回退到历史版本行为。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，兼容MySQL行为，入参为null时返回null。<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT greatest(1, 2, null), least(1, 2, null);<br/>greatest   least<br/>-----+-----<br/>           <br/>(1 row)</li><li>设置此选项时，返回非null参数中的最大/小值。<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT greatest(1, 2, null), least(1, 2, null);<br/>greatest   least<br/>-----+-----<br/>          2   1<br/>(1 row)</li></ul> | MySQL              |



| 兼容性配置项                             | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      | 适用兼容模式 |
|------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------|
| disable_compatibility_substr_mysql | <p>MySQL兼容模式下，控制substr/substring函数在起始位置pos &lt;= 0时的行为。</p> <p>默认兼容MySQL。可通过设置此参数，回退到历史版本行为。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，兼容MySQL行为，即pos = 0时返回空串，pos &lt; 0时从倒数第  pos  个位置开始截取字符。<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT substr('helloworld',0);<br/>substr<br/>-----<br/>(1 row)<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT substring('helloworld',0),substring('helloworld',-2,4);<br/>substring   substring<br/>-----+-----<br/>            ld<br/>(1 row)</li><li>设置此选项时，pos &lt;= 0时仍然从左侧开始截取字符。<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT substr('helloworld',0);<br/>substr<br/>-----<br/>helloworld<br/>(1 row)<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT substring('helloworld',0),substring('helloworld',-2,4);<br/>substring   substring<br/>-----+-----<br/>helloworld   h<br/>(1 row)</li></ul> | MySQL  |
| disable_compatibility_trim_mysql   | <p>MySQL兼容模式下，控制trim/ltrim/rtrim函数对入参的处理方式。</p> <p>默认兼容MySQL。可通过设置此参数，回退到历史版本行为。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，兼容MySQL行为，匹配完整子串。<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT trim('{}{name}<br/>{},'{}'),trim('xyznamezyx','xyz');<br/>btrim   btrim<br/>-----+-----<br/>{name}   namezyx<br/>(1 row)</li><li>设置此选项时，匹配字符集中的单个字符。<br/>mysql_compatibility_db=# SELECT trim('{}{name}<br/>{},'{}'),trim('xyznamezyx','xyz');<br/>btrim   btrim<br/>-----+-----<br/>name   name<br/>(1 row)</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                              | MySQL  |

| 兼容性配置项             | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                 | 适用兼容模式                 |
|--------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------|
| light_object_mtime | 控制pg_object系统表mtime字段是否会记录对象行为的操作。 <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，GRANT/REVOKE/TRUNCATE操作不被mtime记录即不更新mtime字段。</li><li>不设置此选项时（默认行为），ALTER操作、COMMENT、GRANT/REVOKE和TRUNCATE均会被mtime记录即更新mtime字段。</li></ul> | ORA<br>TD<br>MyS<br>QL |

| 兼容性配置项                      | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            | 适用兼容模式 |
|-----------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------|
| disable_including_all_mysql | <p>MySQL兼容模式下，控制CREATE TABLE ... LIKE语法是否为INCLUDING_ALL模式。</p> <p>默认不设置此参数，即MySQL兼容模式下，CREATE TABLE ... LIKE语法默认为INCLUDING_ALL模式。</p> <p>可通过设置此参数，回退到历史版本行为。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项，MySQL兼容模式下，CREATE TABLE ... LIKE语法为INCLUDING_ALL模式。<div><pre>mysql_compatibility_db=# CREATE TABLE mysql_like(id int, name varchar(10), score int) DISTRIBUTE BY hash(id) COMMENT 'mysql_like'; CREATE TABLE mysql_compatibility_db=# CREATE INDEX index_like ON mysql_like(name); CREATE INDEX mysql_compatibility_db=# \d+ mysql_like;                Table "public.mysql_like" Column        Type        Modifiers   Storage   Stats target   Description -----+-----+-----+-----+-----+ id        integer                     plain                   name      character varying(10)            extended                  score     integer                     plain                   Indexes:     "index_like" btree (name) TABLESPACE pg_default Has OIDs: no Distribute By: HASH(id) Location Nodes: ALL DATANODES Options: orientation=row, compression=no  mysql_compatibility_db=# CREATE TABLE copy_like like mysql_like; CREATE TABLE mysql_compatibility_db=# \d+ copy_like;                Table "public.copy_like" Column        Type        Modifiers   Storage   Stats target   Description -----+-----+-----+-----+ id        integer                     plain                   name      character varying(10)            extended                  score     integer                     plain                   Indexes:     "copy_like_name_idx" btree (name) TABLESPACE pg_default Has OIDs: no Distribute By: HASH(id) Location Nodes: ALL DATANODES Options: orientation=row, compression=no</pre></div></li><li>设置此选项，MySQL兼容模式下，CREATE TABLE ... LIKE语法为空模式。<div><pre>mysql_compatibility_db=# SET behavior_compat_options = 'disable_including_all_mysql'; SET mysql_compatibility_db=# CREATE TABLE mysql_copy LIKE mysql_like; NOTICE:  The 'DISTRIBUTE BY' clause is not specified. Using round- robin as the distribution mode by default. HINT:  Please use 'DISTRIBUTE BY' clause to specify suitable data distribution column. CREATE TABLE mysql_db=# \d+ mysql_copy;</pre></div></li></ul> | MySQL  |

| 兼容性配置项                        | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    | 适用兼容模式             |
|-------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
|                               | <div>Table "public.mysql_copy"</div> <div>Column   Type   Modifiers   Storage   Stats target   Description</div> <div>-----+-----+-----+-----+-----</div> <div>+-----+-----+-----+-----+-----</div> <div>id   integer     plain    </div> <div>name   character varying(10)     extended    </div> <div>score   integer     plain    </div> <div>Has OIDs: no</div> <div>Distribute By: ROUND ROBIN</div> <div>Location Nodes: ALL DATANODES</div> <div>Options: orientation=row, compression=no</div>                                                                                     |                    |
| cte_onetime_inline            | <p>控制非stream计划是否执行inline。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，非stream计划且只被引用一次的CTE执行inline。</li><li>不设置此选项时，非stream计划且只被引用一次的CTE不执行inline。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | ORA<br>TD<br>MySQL |
| skip_first_after_mysql        | <p>MySQL兼容模式下，控制是否在ALTER TABLE ADD/MODIFY/CHANGE COLUMN中忽略FIRST/AFTER colname语法。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，将忽略FIRST/AFTER colname语法，执行不报错。<br/>mysql_compatibility_db=# SET behavior_compat_options = 'skip_first_after_mysql';<br/>mysql_compatibility_db=# ALTER TABLE t1 ADD COLUMN b text after a;<br/>ALTER TABLE</li><li>不设置此选项时，将不支持FIRST/AFTER colname语法，执行报错。<br/>mysql_compatibility_db=# SET behavior_compat_options = '';<br/>mysql_compatibility_db=# ALTER TABLE t1 ADD COLUMN b text after a;<br/>ERROR: FIRST/AFTER is not yet supported.</li></ul> | MySQL              |
| enable_division_by_zero_mysql | <p>MySQL兼容模式下，除数为0时，控制除法或取余操作是否报错。（该配置项仅8.1.3.110及以上集群版本支持。）</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，除法或取余操作除数为0时，返回NULL。<br/>compatible_mysql_db=# SET behavior_compat_options = 'enable_division_by_zero_mysql';<br/>SET<br/>compatible_mysql_db=# SELECT 1/0 AS test;<br/>test<br/>-----<br/>(1 row)</li><li>不设置此选项时，除法或取余操作除数为0时，执行报错。<br/>compatible_mysql_db=# SELECT 1/0;<br/>ERROR: division by zero</li></ul>                                                                                                                                                            | MySQL              |

| 兼容性配置项                        | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | 适用兼容模式             |
|-------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| normal_session_id             | <p>控制是否生成normal格式的会话ID。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，生成normal格式的会话ID，兼容8.1.3及之前集群版本的会话ID。<br/>SET behavior_compat_options='normal_session_id';<br/>SELECT pg_current_sessionid();<br/>pg_current_sessionid<br/>-----<br/>1660268184.140594655524608<br/>(1 row)</li><li>不设置此选项时，生成pretty格式的会话ID。<br/>SET behavior_compat_options='';<br/>SELECT pg_current_sessionid();<br/>pg_current_sessionid<br/>-----<br/>1660268184.140594655524608.coordinator1<br/>(1 row)</li></ul> | ORA<br>TD<br>MySQL |
| disable_jsonb_exact_match     | <p>控制操作符匹配规则，在对二元操作符进行模糊匹配时是否考虑jsonb类型。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，当对操作符进行模糊匹配时，会在所有备选（即不区分jsonb类型）中匹配，兼容8.1.1之后集群版本的匹配规则。<br/>SET behavior_compat_options='disable_jsonb_exact_match';<br/>select '2022' - '2'::text;<br/>ERROR: cannot delete from scalar</li><li>不设置此选项时，当对操作符进行模糊匹配时，会在不含jsonb类型的备选匹配，兼容8.1.1之前集群版本的匹配规则。<br/>SET behavior_compat_options='';<br/>select '2022' - '2'::text;<br/>?column?<br/>-----<br/>2020<br/>(1 row)</li></ul>                     | ORA<br>TD<br>MySQL |
| merge_into_with_trigger       | <p>控制是否支持对有触发器的表执行MERGE INTO操作。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，可以对有触发器的表执行MERGE INTO操作。注意在MERGE INTO操作执行时，表上的触发器不会被触发执行。</li><li>不设置此选项时，对有触发器的表执行MERGE INTO操作时报错。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                   | ORA<br>TD<br>MySQL |
| add_column_default_v_function | <p>控制alter table add column default expression中expression是否支持volatile类型的函数。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，alter table add column default expression中的expression支持volatile类型的函数。</li><li>不设置此选项时，alter table add column default expression中expression不支持volatile类型的函数，如果expression中有volatile的函数，该语句执行会报错。</li></ul>                                                                                                                                                            | ORA<br>TD<br>MySQL |

| 兼容性配置项                      | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      | 适用兼容模式 |
|-----------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------|
| disable_full_group_by_mysql | <p>MySQL兼容模式下，控制查询中GROUP BY后是否可以不体现任何非聚合函数查询字段。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>● 设置此选项时，查询允许GROUP BY后不体现任何非聚合函数查询字段。<br/>SET behavior_compat_options='disable_full_group_by_mysql';<br/>SELECT a,b FROM t1 GROUP BY a;<br/>a   b<br/>----+----<br/>1   1<br/>2   2<br/>(2 rows)</li><li>● 不设置此选项时，查询不允许GROUP BY后不体现任何非聚合函数查询字段，查询报错。<br/>SET behavior_compat_options="";<br/>SELECT a,b FROM t1 GROUP BY a;<br/>ERROR: column "t1.b" must appear in the GROUP BY clause or be used in an aggregate function<br/>LINE 1: SELECT a,b FROM t1 GROUP BY a;</li></ul> <p><b>注意</b><br/>该参数需结合full_group_by_mode使用，具体请参考<a href="#">full_group_by_mode</a>。</p> <p>此配置项配置后，若full_group_by_mode为notpadding，对于非GROUP BY后非聚合查询字段需要保证分组后数据一致，否则该列将为随机值。</p> | MySQL  |

| 兼容性配置项                                 | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      | 适用兼容模式                 |
|----------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------|
| disable_gc_fdw_filter_partial_pushdown | <p>协同分析外表（类型为gc_fdw）场景下，控制使用过滤条件查询外表数据时过滤条件的下推情况。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，过滤条件中若存在不满足下推条件的因素（如非immutable函数），为了保证结果集文档，则全部过滤条件不下推，此行为兼容8.2.1版本之前的行为。</li></ul> <pre>--源端集群建表 CREATE TABLE t1(c1 INT, c2 INT, c3 INT) DISTRIBUTE BY HASH(c1); --本地集群建相同结构外表 CREATE SERVER server_remote FOREIGN DATA WRAPPER gc_fdw options(ADDRESS 'address', DBNAME 'dbname', USERNAME 'username', PASSWORD 'password'); CREATE FOREIGN TABLE t1(c1 INT, c2 INT, c3 INT) SERVER server_remote; --打开参数时，条件下推情况 SET behavior_compat_options = 'disable_gc_fdw_filter_partial_pushdown'; EXPLAIN (verbose on, costs off) SELECT * FROM t1 WHERE c1&gt;3 AND c2 &lt;100 AND now() - '20230101' &lt; c3;                                 QUERY PLAN ----- Streaming (type: GATHER)   Output: c1, c2, c3   Node/s: All datanodes   -&gt; Foreign Scan on ca_schema.t1     Output: c1, c2, c3     Filter: ((t1.c1 &gt; 3) AND (t1.c2 &lt; 100) AND ((now() - '2023-01-01 00:00:00-08'::timestamp with time zone) &lt; (t1.c3)::interval))     Remote SQL: SELECT c1, c2, c3 FROM ca_schema.t1 (7 rows)</pre> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，过滤条件中可下推的部分将下推到源端集群执行，不可下推部分将在本地集群执行，如此可提升外表查询效率。</li></ul> <pre>--关闭参数时，条件下推情况 SET behavior_compat_options = ""; EXPLAIN (verbose on, costs off) SELECT * FROM t1 WHERE c1&gt;3 AND c2 &lt;100 AND now() - '20230101' &lt; c3;                                 QUERY PLAN ----- Streaming (type: GATHER)   Output: c1, c2, c3   Node/s: All datanodes   -&gt; Foreign Scan on ca_schema.t1     Output: c1, c2, c3     Filter: ((now() - '2023-01-01 00:00:00-08'::timestamp with time zone) &lt; (t1.c3)::interval)     Remote SQL: SELECT c1, c2, c3 FROM ca_schema.t1 WHERE ((c1 &gt; 3)) AND ((c2 &lt; 100)) (7 rows)</pre> | ORA<br>TD<br>MyS<br>QL |

| 兼容性配置项                             | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      | 适用兼容模式             |
|------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| ignore_unshipped_concurrent_update | <p>并发更新场景下，当前会话的语句不下推时，如果更新的元组被其它会话更新成新元组后，控制当前会话执行UPDATE/DELETE语句时是否忽略处理新的元组。默认不再处理新的元组。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，当前会话执行UPDATE/DELETE语句时忽略处理新的元组，当前UPDATE/DELETE语句执行成功，此行为会导致并发更新场景数据不一致。此行为兼容8.2.1版本之前的行为。</li><li>不设置此选项时，当前会话执行UPDATE/DELETE语句检测元组已被更新时，会重新执行当前会话的UPDATE/DELETE语句，以保证数据一致性。语句执行重试次数受max_query_retry_times参数控制。</li></ul>                                                                                                                                                                                                         | ORA<br>TD<br>MySQL |
| disable_set_global_var_on_datanode | <p>控制set_config函数是否可以在DN上设置全局变量。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，禁止set_config函数在DN上设置全局变量。此行为默认兼容8.2.1版本之前的行为。</li><li>不设置此选项时，允许set_config函数在DN上设置全局变量，这将会使得CN与DN上全局变量值不一致，导致read_global_var函数下推时可能出错。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                           | ORA<br>TD<br>MySQL |
| variadic_null_check                | <p>控制variadic参数是否能传入NULL参数的选项，默认不开启。（该参数仅8.3.0及以上集群版本支持）</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，禁止variadic传入NULL参数，传入后会报错。<br/>SET behavior_compat_options = 'variadic_null_check';<br/><br/>SELECT format ( 'array', VARIADIC NULL);<br/>ERROR: VARIADIC parameter must be an array</li><li><b>说明</b><br/>为了兼容mysql，compat_concat_variadic开启时，对concat函数和concat_ws函数不会生效，仍然可以传入NULL参数。</li><li>不设置此选项时，允许variadic传入NULL参数。<br/>SET behavior_compat_options = '';<br/>SELECT format ( 'array', VARIADIC NULL);<br/>format<br/>-----<br/>array<br/>(1 row)</li></ul> | ORA<br>TD<br>MySQL |



| 兼容性配置项                                | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | 适用兼容模式             |
|---------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| enable_use_syscol_in_replicate_table  | <p>控制复制表在INSERT、UPDATE、MERGE INTO和DELETE时是否可以采用oid/ctid/tableoid/xc_node_id作为过滤条件、连接条件和having条件。该选项默认不设置。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>不设置该选项时，如果复制表在INSERT、UPDATE、MERGE INTO和DELETE时采用oid/ctid/tableoid/xc_node_id作为过滤条件、连接条件和having条件，会报如下错误：<br/>ERROR: Can not use system column oid/ctid/tableoid/xc_node_id in Replication Table.</li> <li>设置该选项时，可在复制表中使用系统列id/ctid/tableoid/xc_node_id进行INSERT、UPDATE、MERGE INTO和DELETE。</li> </ul> <p><b>注意</b><br/>复制表在INSERT、UPDATE、MERGE INTO和DELETE时采用oid/ctid/tableoid/xc_node_id作为过滤条件、连接条件和having条件，语句有导致集群core的风险，请慎重考虑配置该选项。</p> | ORA<br>TD<br>MYSQL |
| enable_force_add_batch                | <p>当参数support_batch_bind设置为on且参数enable_fast_query_shipping和enable_light_proxy设置off时，该选项控制DWS是否接收addbatch模式的U报文。该选项默认不设置。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>当参数support_batch_bind设置为on且参数enable_fast_query_shipping和enable_light_proxy设置off，不设置该选项时，DWS不再接收addbatch模式的U报文。</li> <li>当参数support_batch_bind设置为on且参数enable_fast_query_shipping和enable_light_proxy设置off，设置该选项时，DWS接收addbatch模式的U报文。但是入库速度较慢，有内存不足风险，需谨慎设置该选项。</li> </ul>                                                                                                                                                     | ORA<br>TD<br>MYSQL |
| disable_merge_sort_without_material   | <p>控制当前stream片段是否含有物化算子时stream算子采用merge sort。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此选项时，若当前stream片段含有物化算子（material、sort、agg、CteScan），则可采用merge sort，否则不可采用merge sort。</li> <li>不设置此选项时，是否采用merge sort不需要判断当前stream片段是否含有物化算子。</li> </ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 | ORA<br>TD<br>MYSQL |
| enable_push_down_groupingset_subquery | <p>当子查询中含有grouping set时，该选项控制是否可将外层查询中仅与该子查询相关的条件下推到子查询中。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>当子查询中含有grouping set时，设置此选项，则不可将外层查询的条件下推到子查询中。</li> <li>当子查询中含有grouping set时，不设置此选项，则将外层查询的条件下推到子查询中。</li> </ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            | ORA<br>TD<br>MYSQL |

| 兼容性配置项                            | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            | 适用兼容模式             |
|-----------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| enable_whole_row_var              | <p>该参数主要涉及两个场景。1. 控制是否允许表或视图出现在SQL表达式中，包括但不限于查询的目标列表、GROUP BY列表等；2. 控制是否允许非表的record出现的SQL表达式。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，允许表或视图出现在SQL表达式中。<br/>SET behavior_compat_options = 'enable_whole_row_var';<br/>SELECT a1 FROM t a1;<br/>a1<br/>----<br/>(0 rows)<br/>SELECT t FROM (SELECT 1) as t;<br/>t<br/>----<br/>(1)<br/>(1 rows)</li><li>不设置此选项时，不允许表或视图出现在SQL表达式中，如果SQL中出现则报错。<br/>SET behavior_compat_options = '';<br/>SELECT a1 FROM t a1;<br/>ERROR: Table or view cannot appear in expression. Table/view name: t, alias: a1. Please check targetList, groupClause etc.<br/>SELECT t FROM (SELECT 1) as t;<br/>ERROR: Non-table records cannot appear in expression. alias: t. Please check targetList, groupClause etc.</li></ul> | ORA<br>TD<br>MYSQL |
| enable_unknown_datatype           | <p>控制是否允许创建含有unknown类型列的表。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，允许创建含有unknown类型列的表。<br/>SET behavior_compat_options = 'enable_unknown_datatype';<br/>CREATE TABLE t(a unknown);<br/>WARNING: column "a" has type "unknown"<br/>DETAIL: Proceeding with relation creation anyway.<br/>CREATE TABLE</li><li>不设置此选项时，不允许创建含有unknown类型列的表，如果建表SQL含有unknown列，则报错。<br/>SET behavior_compat_options = '';<br/>create table t(a unknown);<br/>ERROR: column "a" has type "unknown"</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                | ORA<br>TD<br>MYSQL |
| alter_distribute_key_by_partition | <p>控制ALTER TABLE修改分区表分布列时INSERT INTO是否按分区执行。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，按分区执行INSERT INTO，使用内存降低但性能劣化。</li><li>不设置此选项时，将分区表整表进行INSERT INTO，性能较好但使用内存较多。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             | ORA<br>TD<br>MYSQL |

| 兼容性配置项                         | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              | 适用兼容模式             |
|--------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| disable_update_returning_check | <p>控制是否禁用涉及到多表关联，更新复制表且带returning语句场景。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，更新复制表且带returning语句场景，若涉及到多表关联，则报下述错误：<br/>ERROR: Unsupported FOR UPDATE replicated table joined with other table.</li><li>设置此选项，与旧版本前向兼容，但是在更新复制表且带returning语句场景，若涉及到多表关联，存在结果集不一致问题。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | ORA<br>TD<br>MYSQL |
| check_function_shippable       | <p>控制是否检查自定义plpgsql/SQL函数的属性。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此配置项时，不检查自定义函数的IMMUTABLE/STABLE/VOLATILE属性。</li><li>设置此配置项时，会遵循以下逻辑检查自定义函数的IMMUTABLE/STABLE/VOLATILE属性：<ul style="list-style-type: none"><li>设置白名单：对于DBMS_OUTPUT的3个函数，跳过check_function_shippable的检测。</li><li>如果自定义函数内部有DML语句，外层是IMMUTABLE或者SHIPPABLE，均是下推，故报错。</li><li>如果自定义函数外层是shippable，内层是immutable，则通过检查。</li><li>如果自定义函数外层是shippable，内层是非immutable且内层是shippable，则通过检查。</li><li>如果函数外层是shippable，但是内层非上述的情况，则报错。</li></ul></li></ul> <p>例如：设置此参数时，以下场景下会执行报错：</p> <pre>CREATE OR replace function func_ship(a int) returns int LANGUAGE plpgsql NOT FENCED SHIPPABLE AS \$function\$ begin perform test_ship(); return a; EXCEPTION WHEN OTHERS THEN return a; end \$function\$; select func_ship(a) from tt3; ERROR: parent function is shippable but child is not immutable or shippable.</pre> | ORA<br>TD<br>MYSQL |

| 兼容性配置项                 | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                          | 适用兼容模式                 |
|------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------|
| enable_full_string_agg | <p>控制string_agg(a, delimiter) over (partition by b order by c)场景行为，采用窗口内的全量聚合逻辑还是增量聚合逻辑。该参数8.3.0及以上集群版本支持。</p> <p>不设置此选项时，采用增量聚合逻辑。设置此选项时，采用窗口内的全量聚合逻辑。默认不设置此选项。</p> <pre>CREATE TABLE string_agg_dn_col(c1 int, c2 text) WITH(orientation = column) distribute by hash(c1); INSERT INTO string_agg_dn_col values(1, 'test'); INSERT INTO string_agg_dn_col values(1, 'haidian'); INSERT INTO string_agg_dn_col values(1, 'nanjing'); SELECT t.c1 AS c1, string_agg(t.c2, ',') OVER(PARTITION BY t.c1 ORDER BY t.c2) AS c2 FROM string_agg_dn_col t ORDER BY c2; c1        c2 -----+-----  1   haidian  1   haidian,nanjing  1   haidian,nanjing,test (3 rows)</pre> <pre>SET behavior_compat_options='enable_full_string_agg'; SELECT t.c1 AS c1, string_agg(t.c2, ',') OVER(PARTITION BY t.c1 ORDER BY t.c2) AS c2 FROM string_agg_dn_col t ORDER BY c2; c1        c2 -----+-----  1   haidian,nanjing,test  1   haidian,nanjing,test  1   haidian,nanjing,test (3 rows)</pre> | ORA<br>TD<br>MYS<br>QL |

| 兼容性配置项              | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                 | 适用兼容模式                 |
|---------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------|
| enable_banker_round | <p>控制数值类型舍入行为使用四舍五入还是银行家算法。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。</p> <p>受到参数控制的行为包括：</p> <ul style="list-style-type: none"><li>INSERT INTO和::xxx指定类型时自动触发的类型转换：所有整数类型（int1，int2，int4，int8）、所有任意精度类型（decimal，numeric，number）和money类型。</li><li>对numeric类型的舍入和转换函数：<br/>round(xxx.xx,s),cast('xxx.xx',numeric),to_char(xxx.xx,'xxx')。</li><li>numeric类型的数学计算。</li></ul> <p><b>说明</b></p> <p>银行家算法舍入规则：舍入位后的值大于5时，进位；舍入位后的值小于5时，不进位；舍入位后的值等于5时，如果前一位为偶数则不进位，如果前一位为奇数则进位。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置选项时，舍入行为采用银行家算法：</li></ul> <pre>SET behavior_compat_options = enable_banker_round; SELECT 1.5::int1,1.5::int2,1.5::int4,1.5::int8,1.5::numeric(10,0),1.115::money; int1   int2   int4   int8   numeric   money -----+-----+-----+-----+----- 2     2     2     2     2   \$1.12 SELECT 0.5::int1,0.5::int2,0.5::int4,0.5::int8,0.5::numeric(10,0),1.105::money; int1   int2   int4   int8   numeric   money -----+-----+-----+-----+----- 0     0     0     0     0   \$1.10 SELECT round(1.05,1),round(1.15,1),cast('1.05',numeric(10,1)),cast('1.15',numeric(10,1)),to_char(1.05,'9D9'),to_char(1.15,'9D9'); round   round   numeric   numeric   to_char   to_char -----+-----+-----+-----+-----+----- 1.0   1.2   1.0   1.2   1.0   1.2</pre> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置选项时，舍入行为采用四舍五入：</li></ul> <pre>SET behavior_compat_options = ""; SELECT 1.5::int1,1.5::int2,1.5::int4,1.5::int8,1.5::numeric(10,0),1.115::money; int1   int2   int4   int8   numeric   money -----+-----+-----+-----+----- 2     2     2     2     2   \$1.12 SELECT 0.5::int1,0.5::int2,0.5::int4,0.5::int8,0.5::numeric(10,0),1.105::money; int1   int2   int4   int8   numeric   money -----+-----+-----+-----+----- 1     1     1     1     1   \$1.11 SELECT round(1.05,1),round(1.15,1),cast('1.05',numeric(10,1)),cast('1.15',numeric(10,1)),to_char(1.05,'9D9'),to_char(1.15,'9D9'); round   round   numeric   numeric   to_char   to_char -----+-----+-----+-----+-----+----- 1.1   1.2   1.1   1.2   1.1   1.2</pre> | ORA<br>TD<br>MYS<br>QL |

| 兼容性配置项                          | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            | 适用兼容模式             |
|---------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| create_partition_local_index    | <p>控制在分区表上默认创建的索引是全局（GLOBAL）索引还是本地（LOCAL）索引。该选项仅8.2.1.210及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，在分区表上默认创建全局（GLOBAL）索引。<br/>SET behavior_compat_options = '';<br/>CREATE INDEX sale_id_idx ON sales(sale_id);<br/>ERROR: partitioned table does not support global index<br/>HINT: please set behavior_compat_options = 'create_partition_local_index'to create local index by default.</li><li>设置此选项时，在分区表上默认创建本地（LOCAL）索引。<br/>SET behavior_compat_options = create_partition_local_index;<br/>CREATE INDEX sale_id_idx ON sales(sale_id);<br/>CREATE INDEX</li></ul>                                                                                                                                                       | ORA                |
| enable_int_division_by_truncate | <p>控制整数除法行为结果集输出整数还是浮点数，行为兼容PG或者兼容ORA。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，整数除法结果输出整数，小数位截断，兼容PG行为。<br/>SET behavior_compat_options = 'enable_int_division_by_truncate';<br/>SELECT 8::int8 / 3::int8, 8::int4 / 3::int4, 8::int2 / 3::int2, 8::int1 / 3::int1;<br/>?column?   ?column?   ?column?   ?column?<br/>-----+-----+-----+-----<br/>2   2   2   2<br/>(1 row)</li><li>不设置此选项时，整数除法结果输出浮点数，包含小数位，兼容ORA行为。<br/>SET behavior_compat_options = '';<br/>SELECT 8::int8 / 3::int8, 8::int4 / 3::int4, 8::int2 / 3::int2, 8::int1 / 3::int1;<br/>?column?   ?column?   ?column?   ?column?<br/>-----+-----+-----+-----<br/>2.666666666666667   2.666666666666667   2.666666666666667  <br/>2.666666666666667<br/>(1 row)</li></ul> | ORA<br>TD<br>MYSQL |

| 兼容性配置项                         | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     | 适用兼容模式             |
|--------------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| select_into_allow_multi_result | <p>控制存储过程中SELECT INTO是否允许接收多行结果或者没有结果集。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>不设置此选项时，存储过程中使用SELECT INTO语句插入多值或者空时，执行报错：<br/> <pre>CREATE TABLE PersonTmpTable (id int primary key, name varchar(64), age int, city varchar(512) default null, update_time timestamp default null); INSERT INTO PersonTmpTable VALUES(1,'zhangsan', 23, 'wuhan', '2022-12-10 15:39:32'); INSERT INTO PersonTmpTable VALUE(2,'lisi', 11, 'beijing', '2022-12-13 15:39:32'); INSERT INTO PersonTmpTable VALUE(3,'wangwu', 46, 'xian', '2022-12-1 15:39:32'); INSERT INTO PersonTmpTable VALUE(4,'zhaoliu', 46, 'wuhan', '2022-12-31 15:39:32');  SET behavior_compat_options = "";  CREATE OR REPLACE function func_test1 RETURNS int LANGUAGE plpgsql AS \$\$DECLAREtmp INTEGER;BEGINSELECT id INTO tmp FROM PersonTmpTable;dbms_output.put_line(tmp);return tmp;END;\$ \$select func_test1(); ERROR: query returned no rows when process INTO. ERROR: query returned 2 rows more than one row.</pre> </li> <li>设置此选项，存储过程中使用SELECT INTO语句插入多值或者空时，成功插入第一行或者空。<br/> <pre>SET behavior_compat_options = 'select_into_allow_multi_result';  CREATE OR REPLACE function func_test1 RETURNS int LANGUAGE plpgsql AS \$\$DECLAREtmp INTEGER;BEGINSELECT id INTO tmp FROM PersonTmpTable;dbms_output.put_line(tmp);return tmp;END;\$ \$select func_test1(); CREATE FUNCTION</pre> </li> </ul> | ORA<br>TD<br>MYSQL |
| orderby_null_first             | <p>控制ORDER BY排序时NULL值是否默认视为最小值。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此选项时，ORDER BY排序时NULL值默认视为最小值。<br/> <pre>SET behavior_compat_options = 'orderby_null_first'; SELECT * FROM test ORDER BY a; a   b ---+---   1 1   2</pre> </li> <li>不设置此选项时，ORDER BY排序时NULL值默认视为最大值。<br/> <pre>SET behavior_compat_options = ""; SELECT * FROM test ORDER BY a; a   b ---+--- 1   2   1</pre> </li> </ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       | TD                 |

| 兼容性配置项                        | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               | 适用兼容模式                 |
|-------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------|
| unsupported_set_function_case | <p>控制是否支持case when条件中含有返回为多结果集函数。该选项仅8.3.0.100及以上集群版本支持。9.1.0及以上新安装的集群版本中默认开启该参数。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>● 设置此选项时，列存不支持case when条件中含有返回为多结果集函数：<pre>CREATE TABLE t1(id int, c1 text) with(orientation=column); INSERT INTO t1 values(1, 'a#1'); SET behavior_compat_options = 'unsupported_set_function_case'; SELECT CASE split_part(regexp_split_to_table(c1, E'\,','#',1) when 'a' then c1 else null end from t1; ERROR: set-valued function called in context that cannot accept a set</pre></li><li>● 不设置此选项时，列存支持case when条件中含有返回为多结果集函数：<pre>SET behavior_compat_options = ''; SELECT CASE split_part(regexp_split_to_table(c1, E'\,','#',1) when 'a' then c1 else null end from t1; case ----- a#1 (1 row)</pre></li></ul> | ORA<br>TD<br>MYS<br>QL |



| 兼容性配置项                      | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       | 适用兼容模式                 |
|-----------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------|
| enable_change_search_path   | <p>控制在形成通用计划generic_plan后能否修改搜寻路径。该选项仅9.1.0及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，当设置新的搜索路径（search_path）并执行EXECUTE语句，数据库将仍然从原表的schema下寻找对应表。<br/><pre>CREATE SCHEMA s1   CREATE TABLE abc(f1 INT); CREATE SCHEMA s2   CREATE TABLE abc(f1 INT); SET search_path = s1; INSERT INTO s1.abc VALUES(123);INSERT INTO s2.abc VALUES(456); SET search_path = s1; PREPARE p1 AS SELECT f1 FROM abc; EXECUTE p1; f1 ----- 123 (1 row) SET search_path = s2; SELECT f1 FROM abc; f1 ----- 456 (1 row) EXECUTE p1; f1 ----- 123 (1 row)</pre></li><li>设置此选项时，当设置新的搜索路径（search_path）并执行EXECUTE语句，数据库将从新设置的搜索路径中寻找对应表。<br/><pre>SET behavior_compat_options = 'enable_change_search_path'; EXECUTE p1; f1 ----- 456 (1 row)  SET search_path = s1; EXECUTE p1; f1 ----- 123 (1 row)</pre></li></ul> | TD                     |
| enable_varchar_to_nvarchar2 | <p>控制通过DDL语句创建及更新的varchar字段是否自动切换为nvarchar2字段。该选项仅9.1.0及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，通过DDL语句创建/更新的varchar字段自动切换为nvarchar2字段。</li><li>不设置此选项时，通过DDL语句创建/更新的varchar字段不会切换为nvarchar2字段。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  | ORA<br>TD<br>MYS<br>QL |

| 兼容性配置项                          | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              | 适用兼容模式                 |
|---------------------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------|
| normalize_negative_zero         | <p>控制ceil(), round()函数在处理float类型特定值时返回-0与否。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时, ceil()处理(-1,0), round()处理[-0.5, 0)时返回值会返回0。<br/>SET behavior_compat_options='normalize_negative_zero';<br/>SELECT ceil(cast(-0.1 as float));<br/>ceil<br/>-----<br/>0<br/>(1 row)<br/>SELECT round(cast(-0.1 as FLOAT));<br/>round<br/>-----<br/>0<br/>(1 row)</li><li>不设置此选项时, ceil()处理(-1,0), round()处理[-0.5, 0)时返回值会返回-0。<br/>SET behavior_compat_options = "";<br/>SELECT ceil(cast(-0.1 as FLOAT));<br/>ceil<br/>-----<br/>-0<br/>(1 row)<br/>SELECT round(cast(-0.1 as FLOAT));<br/>round<br/>-----<br/>-0<br/>(1 row)</li></ul> | ORA<br>TD<br>MyS<br>QL |
| disable_client_detection_commit | <p>控制在每次事务提交之前, 检测与客户端的连接是否存在。如果不存在, 则报错, 回滚该事务, 防止因断连未感知重复下发导致的数据重复问题。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时, 每次事务提交之前检测一次客户端连接是否存在。</li><li>设置此选项时, 事务提交之前不检测客户端连接是否存在。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      | ORA<br>TD<br>MyS<br>QL |
| change_illegal_char             | <p>控制gds读取UTF8非法字符的显示问题。该选项仅8.3.0.100及以上集群版本支持。</p> <p>该选项打开时, gds读取到UTF8不兼容的非法字符从“?”变为显示“◆”。</p>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    | MyS<br>QL              |

| 兼容性配置项                        | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              | 适用兼容模式             |
|-------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| row_use_pseudo_name           | <p>控制row相关表达式是否对匿名列生成伪列名。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>不设置此选项时，row表达式中若存在对应的真实列名，则使用真实的列名，若本身为匿名列，则生成f1、f2...fn的伪列名。</li> </ul> <pre>SELECT row_to_json(row(1,'foo'));       row_to_json ----- {"f1":1,"f2":"foo"} (1 row)</pre> <pre>CREATE TABLE json_tbl(id INT, x INT, y text) WITH (ORIENTATION = COLUMN); INSERT INTO json_tbl VALUES (1, 1, 'txt1'), (2, 2, 'txt2'), (3, 3, 'txt3'); SELECT to_json(t.*) FROM json_tbl t;       to_json ----- {"id":3,"x":3,"y":"txt3"} {"id":1,"x":1,"y":"txt1"} {"id":2,"x":2,"y":"txt2"} (3 rows)</pre> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此选项时，row表达式中将在列存表条件下生成f1、f2...fn的伪列名。</li> </ul> <pre>SET behavior_compat_options='ROW_USE_PSEUDO_NAME'; SELECT to_json(t.*) FROM json_tbl t;       to_json ----- {"f1":3,"f2":3,"f3":"txt3"} {"f1":1,"f2":1,"f3":"txt1"} {"f1":2,"f2":2,"f3":"txt2"} (3 rows)</pre> | ORA<br>TD<br>MySQL |
| enable_trunc_orc_string       | <p>控制orc格式外表字段为varchar(n)，但是orc文件字段类型为string，且string长度超过n时，外表查询的行为。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>不设置此选项时，查询报错，提示字段超长。</li> <li>设置此选项时，查询正常，按照varchar(n)定义长度进行截断。</li> </ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                            | ORA<br>TD<br>MySQL |
| gds_fill_multi_missing_fields | <p>控制GDS外表容错性参数fill_missing_fields设置为true/on时的行为。在GDS外表fill_missing_fields设置为true/on时，允许数据源文件一行中最后若干字段缺失，处理方式是将这些字段设置为NULL。而在此之前，仅允许数据源文件一行中最后一个字段缺失，否则报错。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此选项时，GDS外表允许数据源文件一行最后多个字段缺失。</li> <li>不设置此选项时，GDS外表允许数据源文件一行最后一个字段缺失。兼容历史行为。</li> </ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                      | ORA<br>TD<br>MySQL |

| 兼容性配置项                   | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     | 适用兼容模式             |
|--------------------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| correct_convert_tz       | <p>控制convert_tz函数查询结果是否与MySQL行为一致。该选项仅9.1.0.210及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此选项时，convert_tz函数在时区转换时返回预期结果，与MySQL行为一致。<br/> <pre>set behavior_compat_options = 'correct_convert_tz'; select convert_tz('2020-1-1 12:00', '+00:00', 'PRC'); convert_tz ----- 2020-01-01 20:00:00 (1 row)</pre> </li> <li>不设置此选项时，convert_tz函数在时区转换时结果不符合预期，与MySQL行为不一致。<br/> <pre>set behavior_compat_options = ''; select convert_tz('2020-1-1 12:00', '+00:00', 'PRC'); convert_tz ----- 2020-01-01 04:00:00 (1 row)</pre> </li> </ul>                                                                                                                                                                           | ORA<br>TD<br>MySQL |
| set_timezone_mysql_style | <p>控制set timezone='+08:00' / '-07:00'等类型时（'+/- 时:分'形式）是否与MySQL行为一致。该选项仅9.1.0.210及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"> <li>设置此选项时，set timezone='+08:00'表示时区设置为东八区，与MySQL行为一致。<br/> <pre>set behavior_compat_options = 'set_timezone_mysql_style'; set timezone='UTC'; select * from t; a ----- 2020-01-01 12:00:00+00 (1 row) set timezone='+08:00'; select * from t; a ----- 2020-01-01 20:00:00+08 (1 row)</pre> </li> <li>不设置此选项时，set timezone='+08:00'表示时区设置为西八区，与MySQL行为不一致，为PG行为。<br/> <pre>set behavior_compat_options = ''; set timezone='UTC'; select * from t; a ----- 2020-01-01 12:00:00+00 (1 row) set timezone='+08:00'; select * from t; a ----- 2020-01-01 04:00:00-08 (1 row)</pre> </li> </ul> | ORA<br>TD<br>MySQL |

| 兼容性配置项                            | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   | 适用兼容模式             |
|-----------------------------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| parquet_int96_is_localtime        | <p>控制读取parquet格式外表的int96类型数据（timestamp专用）时，是否将存储的原始时间戳使用数据库时区修正。该选项仅9.1.0.210及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，认为parquet int96类型存储的是本地时间（非UTC+0），读取结果不会再进行时区修正。<br/>set behavior_compat_options = 'parquet_int96_is_localtime';<br/>set time zone 'Asia/Shanghai';<br/>select * from test_parquet_int96;<br/>a<br/>-----<br/>2025-01-25 00:00:00<br/>(1 row)<br/>set time zone 'Atlantic/Cape_Verde';<br/>select * from test_parquet_int96;<br/>a<br/>-----<br/>2025-01-25 00:00:00<br/>(1 row)</li><li>不设置此选项时，认为parquet int96类型存储是UTC+0时间，为了兼容spark、hive等引擎，读取结果会使用数据库时区进行修正。<br/>set behavior_compat_options = '';<br/>set time zone 'Asia/Shanghai';<br/>select * from test_parquet_int96;<br/>a<br/>-----<br/>2025-01-25 08:00:00<br/>(1 row)<br/>set time zone 'Atlantic/Cape_Verde';<br/>select * from test_parquet_int96;<br/>a<br/>-----<br/>2025-01-24 23:00:00<br/>(1 row)</li></ul> | ORA<br>TD<br>MySQL |
| disable_vfork_create_subprocesses | <p>禁止使用vfork实现DWS子进程启动。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，DWS子进程启动禁止使用vfork优化。</li><li>不设置此选项时，DWS子进程启动使用vfork启动，避免父子进程间copy虚拟内存产生的mmap写锁阻塞。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              | ORA<br>TD<br>MySQL |
| disable_user_thread_stack         | <p>禁止使用用户态内存作为线程栈内存。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，DWS启动子线程时使用Linux内核态临时内存。</li><li>不设置此选项时，DWS启动子线程时使用用户态内存池，避免申请临时栈内存产生的mmap写锁阻塞。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                   | ORA<br>TD<br>MySQL |
| turbo_support_nan                 | <p>对于turbo表，当numeric(p,s) p&lt;=38时，其不允许插入NAN。该选项9.1.1.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时会自动在建表时修改numeric列属性，将p&lt;=38修改至p=39。</li><li>不设置此选项时，不修改建表属性。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                             | ORA<br>TD<br>MySQL |

| 兼容性配置项                           | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               | 适用兼容模式             |         |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
|----------------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|---------|-------------|--|--|--------|------|-----------|---------|-------------|---|---------|--|-------|--|---|---------|--|-------|--|---|---------|--|-------|--|---|---------|--|-------|--|--------------------|
| view_star_expand                 | <p>在通过pg_get_viewdef或\d+等操作获取视图定义时，该参数控制是否对语句中的*字段进行展开。</p> <p>该选项8.2.1集群版本中8.2.1.251及以上版本支持；9.1.1.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，语句中的*字段会开展成创建视图时依赖的具体字段。<br/>create table t1(a int, b int, c int);<br/>create view v1 as select t1.*, 1 as d from t1;<br/>set behavior_compat_options='on(view_star_expand)';<br/>SET<br/>\d+ v1</li></ul> <table><tr><th colspan="5">View "public.v1"</th></tr><tr><th>Column</th><th>Type</th><th>Modifiers</th><th>Storage</th><th>Description</th></tr><tr><td>a</td><td>integer</td><td></td><td>plain</td><td></td></tr><tr><td>b</td><td>integer</td><td></td><td>plain</td><td></td></tr><tr><td>c</td><td>integer</td><td></td><td>plain</td><td></td></tr><tr><td>d</td><td>integer</td><td></td><td>plain</td><td></td></tr></table> <p>View definition:<br/>SELECT t1.a, t1.b, t1.c, 1 AS d<br/>FROM t1;</p> <ul style="list-style-type: none"><li>不设置此选项时，语句中的*字段按照*字段进行展示，但是实际查找还是创建视图时依赖的具体字段，与之前历史版本保持一致。</li></ul> | View "public.v1"   |         |             |  |  | Column | Type | Modifiers | Storage | Description | a | integer |  | plain |  | b | integer |  | plain |  | c | integer |  | plain |  | d | integer |  | plain |  | ORA<br>TD<br>MySQL |
| View "public.v1"                 |                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       |                    |         |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| Column                           | Type                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                  | Modifiers          | Storage | Description |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| a                                | integer                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |                    | plain   |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| b                                | integer                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |                    | plain   |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| c                                | integer                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |                    | plain   |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| d                                | integer                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                               |                    | plain   |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| disable_srf_condition_exp_r      | <p>控制在case、coalesce、nvl、ifnull条件表达式中是否支持使用返回多结果集的函数。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置后不支持在case、coalesce、nvl、ifnull条件表达式中使用返回多结果集的函数。</li><li>不设置此选项时，不限制case、coalesce、nvl、ifnull条件表达式中使用返回多结果集的函数。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       | ORA<br>TD<br>MySQL |         |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| enable_pl_with_txnctl            | <p>控制是否支持在存储过程中调用commit、rollback管理部分语句的提交和回滚。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，支持在存储过程中调用commit、rollback进行事务控制。</li><li>不设置此选项时，调用带有commit、rollback的存储过程时会报错。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        | ORA                |         |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |
| overwrite_partition_optimization | <p>控制指定分区的insert overwrite是否进行单分区的优化。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。</p> <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，过程中的临时表建为普通表，执行性能较快。</li><li>不设置此选项时，过程中的临时表建为分区表，执行性能较慢。</li></ul>                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                     | ORA<br>TD<br>MySQL |         |             |  |  |        |      |           |         |             |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |   |         |  |       |  |                    |

| 兼容性配置项                         | 兼容性行为控制                                                                                                                                                                                        | 适用兼容模式             |
|--------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|--------------------|
| job_broken_disable             | 控制Job针对两次任务相同nextRunDate场景下的处理。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，系统将不会标记此类任务为异常（broken），任务将继续执行。</li><li>不设置此选项时，系统将认为任务异常，任务停止执行。</li></ul>                | ORA<br>TD<br>MySQL |
| enable_text_to_unknown         | 控制insert unknown类型列执行pgxc plan时是否支持将text类型转为unknown类型。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                                                                                                  | ORA<br>TD<br>MySQL |
| cte_mem_exceeds_not_inline_all | 控制某个CTE的结果集估算占用内存大小超过 <a href="#">stream_ctescan_max_estimate_mem</a> 设置的阈值时，只有内存估算超阈值的CTE被inline，而不是整个计划中的所有CTE都进行inline处理。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。                                            | ORA<br>TD<br>MySQL |
| ora_void_return_null           | 控制ORA兼容模式下CN和DN上的void类型函数返回值是否保持一致。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。 <ul style="list-style-type: none"><li>设置此选项时，CN和DN上的void类型函数返回值保持一致返回NULL。</li><li>不设置此选项时，void类型的函数在CN上返回空串，而在DN上返回NULL。</li></ul> | ORA                |

## enable\_matview

**参数说明：**用于控制CREATE MATERIALIZED VIEW是否能创建物化视图。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示CREATE MATERIALIZED VIEW可以创建物化视图。
- off表示CREATE MATERIALIZED VIEW不可以创建物化视图。

**默认值：**off

## mv\_max\_cascade\_depth

**参数说明：**设置嵌套物化视图最大深度。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型， 1 ~ 10

**默认值：**3

## hive\_compat\_options

**参数说明：**用于DWS的MySQL模式下，控制INSERT INTO VALUES方式插入数据到数值类型字段和INSERT INTO SELECT方式插入数据到字符类型字段时是否将空串转为NULL。该参数仅9.1.0.210及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- empty\_str\_to\_null，表示INSERT INTO VALUES方式插入数据到数值类型字段和INSERT INTO SELECT方式插入数据到字符类型字段时，会将空串转为NULL。
- 空，表示INSERT INTO VALUES方式插入数据到数值类型字段和INSERT INTO SELECT方式插入数据到字符类型字段时，对空串不做任何处理。

**默认值：**空

## 16.17 容错性

当数据库系统发生错误时，以下参数控制服务器处理错误的方式。

### exit\_on\_error

**参数说明：**控制终止会话。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示任何错误都会终止当前的会话。
- off表示只有FATAL级别的错误才会终止会话。

**默认值：**off

### omit\_encoding\_error

**参数说明：**数据库进行字符编码转换，在出现字符编码错误时，若目标端字符集编码为UTF-8，可将有转换错误的被转换字符忽略，并以"?"代替。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示有转换错误的字符将被忽略，以"?"代替，打印错误信息到日志中。
- off表示有转换错误的字符不能被转换，打印错误信息到终端。

**默认值：**off

### max\_query\_retry\_times

**参数说明：**指定SQL语句出错自动重试功能的最大重跑次数，目前支持重跑的错误类型为“Connection reset by peer”、“Lock wait timeout”和“Connection timed out”等，设定为0时关闭重跑功能。

**参数类型：**USERSET



**取值范围：**整型，0~20

**默认值：**6

## retry\_ecode\_list

**参数说明：**指定SQL语句出错自动重试功能支持的错误类型列表。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**YY001 YY002 YY003 YY004 YY005 YY006 YY007 YY008 YY009 YY010  
YY011 YY012 YY013 YY014 YY015 53200 08006 08000 57P01 XX003 XX009 YY016  
CG003 CG004 F0011 F0012 45003 42P30

## 16.18 连接池参数

当使用连接池访问数据库时，在系统运行过程中，数据库连接是被当作对象存储在内存中的，当用户需要访问数据库时，并非建立一个新的连接，而是从连接池中取出一个已建立的空闲连接来使用。用户使用完毕后，数据库并非将连接关闭，而是将连接放回连接池中，以供下一个请求访问使用。

### max\_pool\_size

**参数说明：**CN的连接池与其它某个CN/DN的最大连接数。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**整型，1~65535

**默认值：**CN为800，DN为5000

### persistent\_datanode\_connections

**参数说明：**会话是否会释放获得的连接。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- off表示会释放获得连接。
- on表示不会释放获得连接。

---

#### 须知

打开此开关后，会存在会话持有连接但并未运行查询的情况，导致其他查询申请不到连接报错。出现此问题时，需约束会话数量小于等于max\_active\_statements。

---

**默认值：**off

## cache\_connection

**参数说明：**是否回收连接池的连接。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示回收连接池的连接。
- off表示不回收连接池的连接。

**默认值：**on

## enable\_force\_reuse\_connections

**参数说明：**会话是否强制重用新的连接。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示强制使用新连接。
- off表示使用现有连接。

**默认值：**off

## syscache\_clean\_policy

**参数说明：**设置DN空闲连接内存及数量清理策略。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**字符串

该参数策略由以下三个值组成：

1. 第一个值的取值为0~1，表示DN已使用内存占总可用内存比例。如果已使用内存占用达到该值时，清理1/4的stream线程，继续执行第二个取值的判断。
2. 第二个值的取值为0~1，表示DN上syscache内存占总可用内存比例。如果syscache内存占用达到该值时，继续执行第三个取值的判断。
3. 第三个值的取值为0~INT\_MAX，单位为MB。表示空闲线程的syscache内存占用大小。如果空闲线程syscache内存占用达到该值时，则清理该线程占用的syscache。

**默认值：**0.8,0.3,64

**须知**

- 设置该参数前，需使用**PV\_SESSION\_MEMORY\_DETAIL**视图及**PV\_TOTAL\_MEMORY\_DETAIL**视图查看内存占用情况，进行评估。
- 设置该参数值时，需遵循设置格式，确保三个值之间以英文逗号分隔，且中间没有空格。
- 如果没有遵循规定的参数值设置格式导致设置失败，会在日志中产生WARNING类型日志，且使用SHOW命令查询该参数时，显示的为上一次设置成功的参数值；如果设置失败重启，该参数会按照默认值进行设置。
- CN上处于Readcommand阶段的线程，超时30s之后，判断syscache大于256MB清理DN。有以下两个操作：
  1. 由辅助线程监控内存占用，如果整体内存占用到80%时，清理1/4的stream线程，并判断syscache占用是否超过总占用内存的30%，如果大于30%，则清理大于64MB的Readcommand阶段pg线程的syscache。
  2. stream线程在空闲大于30s，且syscache占用大于64MB，则清理syscache。

## 16.19 集群事务

介绍集群事务隔离、事务只读、最大prepared事务数、集群维护模式目的参数设置及取值范围等内容。

### transaction\_isolation

**参数说明：**设置当前事务的隔离级别。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**

- read committed：读已提交隔离级别，只能读到已经提交的数据，而不会读到未提交的数据。这是缺省值。
- read uncommitted：读未提交隔离级别，DWS不支持read uncommitted，如果设置了read uncommitted，实际上使用的是read committed。
- repeatable read：可重复读隔离级别，仅能看到事务开始之前提交的数据，不能看到未提交的数据，以及在事务执行期间由其它并发事务提交的修改。
- serializable：事务可序列化，DWS不支持SERIALIZABLE，如果设置了serializable，实际上使用的是repeatable read。

**默认值：**read committed

### transaction\_read\_only

**参数说明：**设置当前事务是只读事务。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示设置当前事务为只读事务。
- off表示该事务可以是非只读事务。

**默认值：** CN节点为off，DN节点为on。

## xc\_maintenance\_mode

**参数说明：** 设置系统进入维护模式。

**参数类型：** SUSERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示该功能启用。
- off表示该功能被禁用。

**默认值：** off

### 须知

谨慎打开这个开关，避免引起集群数据不一致。

## allow\_concurrent\_tuple\_update

**参数说明：** 设置是否允许并发更新。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示该功能启用。
- off表示该功能被禁用。

**默认值：** on

## gtm\_backup\_barrier

**参数说明：** 指定是否为GTM启动点创建还原点。

**参数类型：** SUSERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示创建还原点。
- off表示不创建还原点。

**默认值：** off

## transaction\_deferrable

**参数说明：** 指定是否允许一个只读串行事务延迟执行，使其不会执行失败。该参数设置为on时，当一个只读事务发现读取的元组正在被其他事务修改，则延迟该只读事务直到其他事务修改完成。目前，DWS暂时未用到这个参数。与该参数类似的还有一个[default\\_transaction\\_deferrable](#)，设置它来指定一个事务是否允许延迟。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示允许执行。
- off表示不允许执行。

默认值: off

## enforce\_two\_phase\_commit

参数说明: 为了兼容历史版本功能保留该参数, 当前版本设置无效。

## enable\_show\_any\_tuples

参数说明: 该参数只有在只读事务中可用, 用于分析。当这个参数被置为on/true时, 表中元组的所有版本都会可见。

参数类型: USERSET

取值范围: 布尔型

- on/true表示表中元组的所有版本都会可见。
- off/false表示表中元组的所有版本都不可见。

默认值: off

## idle\_in\_transaction\_timeout

参数说明: 设置允许事务处于idle空闲状态的时间。当事务处于idle状态超过该时间后, 会终止本事务。功能仅对直连CN的客户端连接生效, 对直连DN或内部连接不生效。该参数仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

参数类型: USERSET

取值范围: 0 ~ 86400, 单位为秒。

默认值: 3600

# 16.20 备份容灾参数

## cluster\_id

参数说明: 在细粒度容灾的主集群上记录本集群的集群id, 在其他场合下一般为空。该参数仅8.2.0.100及以上集群版本支持, 属于容灾内部参数, 无需修改。

参数类型: SIGHUP

取值范围: 字符串型, 默认情况下为空, 如果设置, 则为uuid格式。

默认值: 空

## fine\_disaster\_main\_clusters

参数说明: 在细粒度容灾的主集群上记录主集群cluster\_id的list。该参数仅8.2.0.100及以上集群版本支持, 属于容灾内部参数, 无需修改。

参数类型: SIGHUP

**取值范围：**字符串型，默认情况下为空，如果设置，则list单元为uuid格式，如果有多个单元，使用逗号隔开。

**默认值：**空

## enable\_metadata\_tracking

**参数说明：**在细粒度容灾的主集群上，用于追踪细粒度容灾相关对象的元数据（包括DDL、DCL）变更，用于向备集群同步变更的元数据。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示开启元数据变化追踪功能，此后发生元数据变更，可以通过细粒度容灾同步到备集群。
- off表示不开启元数据变化追踪功能。

**默认值：**off

## disaster\_cluster\_dn\_nums

**参数说明：**用于设置细粒度容灾主备集群DN数，格式是“本地集群DN数，远端集群DB数”，主要用于小集群向大机群同步时的数据分桶。该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**字符串，根据主备集群DN情况进行设置，比如DN数比例6:3的容灾，大小集群分别设置为“6, 3”和“3, 6”。

**默认值：**0, 0

## fine\_dr\_consistency\_check\_mode

**参数说明：**用于设置细粒度容灾校验主备集群数据一致性的模式，需要保持主备集群一致才能正常校验一致性。该参数仅8.2.1.251及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举

- none表示不校验。
- warning表示若校验主备数据不一致，打印warning日志。
- error表示若校验主备集群数据不一致，返回报错信息。

**默认值：**none

## 16.21 开发人员选项

### enable\_light\_colupdate

**参数说明：**控制是否使用列存轻量化UPDATE。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启列存轻量化UPDATE。
- off表示关闭列存轻量化UPDATE。

**默认值：**off

#### 说明

列存轻量化UPDATE与后台列存AUTOVACUUM并发会小概率报错，可以通过ALTER TABLE设置表级参数enable\_column\_autovacuum\_garbage为off来避免。需要注意的是设置表级参数enable\_column\_autovacuum\_garbage为off会关闭该表的后台列存AUTOVACUUM。

## enable\_fast\_query\_shipping

**参数说明：**控制查询优化器是否使用分布式框架。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示执行计划在CN和DN上各自生成。
- off表示使用分布式框架，即执行计划在CN上生成，然后发送到DN中执行。

**默认值：**on

## enable\_column\_cluster

**参数说明：**控制V3 hstore\_opt表PCK批量入库及异步排序写入CU时是否跨CU按列聚集，该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示V3 hstore\_opt表PCK批量入库及异步排序写入CU时，所有CU按照col\_id聚集，即col\_id相同的CU会顺序写入。
- off表示V3 hstore\_opt表PCK批量入库及异步排序写入CU时，所有CU按照cu\_id聚集，即cu\_id相同的CU会顺序写入。

**默认值：**on

## enable\_trigger\_shipping

**参数说明：**控制触发器场景是否允许将触发器下推到DN执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许将触发器下推到DN执行。
- off表示不允许将触发器下推到DN执行，在CN执行。

**默认值：**on

## enable\_remotejoin

**参数说明：**设置是否允许连接操作计划下推到DN执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许连接操作计划下推到DN执行。
- off表示不允许连接操作计划下推到DN执行。

**默认值：**on

## enable\_remotegroup

**参数说明：**设置是否允许group by与aggregates执行计划下推到DN执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许group by与aggregates执行计划下推到DN执行。
- off表示不允许group by与aggregates执行计划下推到DN执行。

**默认值：**on

## enable\_remotelimit

**参数说明：**设置是否允许LIMIT子句执行计划下推到DN执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许LIMIT子句执行计划下推到DN执行。
- off表示不允许LIMIT子句执行计划下推到DN执行。

**默认值：**on

## enable\_limit\_stop

**参数说明：**控制LIMIT语句是否启用early stop优化。对于LIMIT n语句，若使用early stop优化则CN收取到n条数据后会传递请求使DN提前结束执行，适用于复杂查询且带有LIMIT的场景。该参数仅8.1.3.320及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许LIMIT语句使用early stop优化。
- off表示不允许LIMIT语句使用early stop优化。

**默认值：**on

## enable\_remotesort

**参数说明：**设置是否允许ORDER BY子句操作计划下推到DN执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型



- on表示允许ORDER BY子句操作计划下推到DN执行。
- off表示不允许ORDER BY子句操作计划下推到DN执行。

**默认值：**on

## enable\_join\_pseudoconst

**参数说明：**设置是否允许与伪常数进行join。伪常数是指join两侧的变量都等于同一个常量。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许与伪常数进行join。
- off表示不允许与伪常数进行join。

**默认值：**off

## cost\_model\_version

**参数说明：**控制应用场景中估算时cost使用的模型。该参数的影响范围主要涵盖：表  
达式distinct估算、HashJoin代价模型、行数估算、重分布时分布键的选择及  
Aggregate的行数估算等。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**0、1、2、3、4

- 0表示使用原始的cost估算模型。
- 1表示在0的基础上，使用增强的表达式distinct估算、HashJoin代价模型、行数估算、重分布时分布键的选择及Aggregate的行数估算。
- 2表示在1的基础上，使用随机性更优的analyze采样算法，以提高统计信息准确性。
- 3表示在2的基础上，优化大集群场景下的broadcast代价估算，以便优化器选择更优计划。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。
- 4表示在3的基础上，优化了hashjoin并行化代价、倾斜代价、列存索引有序性代价的代价估算以及coalesce表达式的行数估算，并支持子查询常量输出列进行join时的倾斜优化识别。

**默认值：**4

## debug\_assertions

**参数说明：**控制打开各种断言检查。能够协助调试，当遇到奇怪的问题或者崩溃，请把此参数打开，因为它能暴露编程的错误。要使用这个参数，必须在编译DWS的时候定义宏USE\_ASSERT\_CHECKING（通过configure选项 --enable-cassert完成）。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打开断言检查。
- off表示不打开断言检查。

### 说明

当启用断言选项编译DWS时，debug\_assertions缺省值为on。

**默认值：** off

## ignore\_checksum\_failure

**参数说明：** 设置读取数据时是否忽略校验信息检查失败（但仍然会告警），继续执行。该参数仅在enable\_crc\_check为on时有效。继续执行可能导致崩溃，传播或隐藏损坏数据，无法从远程节点恢复数据及其他严重问题。不建议用户修改设置。

**参数类型：** SUSERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示忽略数据校验错误。
- off表示数据校验错误正常报错。

**默认值：** off

## column\_default\_format

**参数说明：** 设置为不同选项会改变建表语句的结果（会话级别参数），如果和用户指定的表级参数有冲突，例如指定enable\_hstore=off，则该参数不生效。该参数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 枚举类型

- none或不设置，表示关闭该参数，参数不生效。
- column\_hstore\_opt，表示指定了列存（包括显式指定orientation=column，或隐式指定）的建表为hstore\_opt表。

**默认值：** column\_hstore\_opt

## default\_table\_behavior

**参数说明：** 支持设置默认表的行为类型，该参数仅8.2.1及以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** column\_btree\_index、column\_high\_compress、column\_middle\_compress、column\_low\_compress

- column\_btree\_index，表示列存表默认创建索引为B-Tree。
- column\_high\_compress，表示列存表默认压缩级别为high。
- column\_middle\_compress，表示列存表默认压缩级别为middle。
- column\_low\_compress，表示列存表默认压缩级别为low。

**默认值：** 空字符串

## enable\_colstore

**参数说明：**创建表时，当不指定存储方式时，默认创建为列存表。使用时，各节点值需要保持一致。属于测试参数，禁止用户启用。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

**默认值：**off

## enable\_force\_vector\_engine

**参数说明：**对于支持向量化的执行器算子，如果其子节点是非向量化的算子，通过设置此参数为on，强制生成向量化的执行计划。当打开enable\_force\_vector\_engine开关时，无论是行存表、列存表或者是行列混存，如果plantee中不包含不支持向量化的场景，则强制走向量化执行引擎。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

**默认值：**off

## enable\_csqual\_pushdown

**参数说明：**进行查询时，是否要将过滤条件下推，进行Rough Check。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示进行查询时，要将过滤条件下推，进行Rough Check。
- off表示进行查询时，不要将过滤条件下推，进行Rough Check。

**默认值：**on

## explain\_dna\_file

**参数说明：**指定**explain\_perf\_mode**为run，导出的csv信息的目标文件。

**参数类型：**USERSET

---

### 须知

这个参数的取值必须是绝对路径加上.csv格式的文件名。

---

**取值范围：**字符串

**默认值：**NULL

## explain\_perf\_mode

**参数说明：**此参数用来指定explain的显示格式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**normal、pretty、summary、run

- normal：代表使用默认的打印格式。
- pretty：代表使用DWS改进后的新显示格式。新的格式层次清晰，计划包含了plan node id，性能分析简单直接。
- summary：是在pretty的基础上增加了对打印信息的分析。
- run：在summary的基础上，将统计的信息输出到csv格式的文件中，以便于进一步分析。

**默认值：**pretty

## join\_num\_distinct

**参数说明：**控制应用场景中Join列或表达式的默认distinct值。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**双精度浮点型，大于或等于-100，客户端显示小数时可能会有截断。

- 值大于0时，表示使用该值作为默认distinct值。
- 值大于等于-100且小于0时，表示估算默认distinct时使用的百分比。
- 值为0时，表示使用200作为默认distinct值。

**默认值：**-20

## outer\_join\_max\_rows\_multiplier

**参数说明：**控制应用场景中外连接估算行数的最大值。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**双精度浮点型，0或大于等于1，客户端显示小数时可能会有截断。

- 值为0时，表示不限制outer join的估算行数。
- 值大于等于1时，表示限制估算行数不超过外连接中外表行数的倍数。

**默认值：**1.1

## qual\_num\_distinct

**参数说明：**控制应用场景中过滤列或表达式的默认distinct值。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**双精度浮点型，大于或等于-100，客户端显示小数时可能会有截断。

- 值大于0时，表示使用该值作为默认distinct值。
- 值大于等于-100且小于0时，表示估算默认distinct时使用的百分比。
- 值为0时，表示使用200作为默认distinct值。

**默认值：**200

## trace\_notify

**参数说明：**为LISTEN和NOTIFY命令生成大量调试输出。[client\\_min\\_messages](#)或[log\\_min\\_messages](#)级别必须是DEBUG1或者更低时，才能把这些输出分别发送到客户端或者服务器日志。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打开输出功能。
- off表示关闭输出功能。

**默认值：**off

## trace\_sort

**参数说明：**控制是否在日志中打印排序操作中的资源使用相关信息。这个选项只有在编译DWS的时候定义了TRACE\_SORT宏的时候才可用，不过目前TRACE\_SORT是由缺省定义的。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打开控制功能。
- off表示关闭控制功能。

**默认值：**off

## zero\_damaged\_pages

**参数说明：**控制检测导致DWS报告错误的损坏的页头，中止当前事务。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示打开控制功能。
- off表示关闭控制功能。

### 说明

- 设置为on时，系统报告一个警告，把损坏的页面填充为零然后继续处理。该行为会破坏数据，即被损坏页面上的所有行。但是它允许绕开损坏页面然后从表中存在的未损坏页面上继续检索数据行。因此该参数在硬件或者软件错误导致的数据损坏中进行恢复是有作用的。通常不建议该参数设置为on，除非不需要从损坏的页面中恢复数据。
- 对于列存表，会将整个CU跳过然后继续处理。支持的场景包括crc校验失败、magic校验失败以及读取的CU长度错误。

**默认值：**off

## replication\_test

**参数说明：**此参数用于数据复制的内部功能测试。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示启用功能测试。
- off表示关闭功能测试。

**默认值：**off

## cost\_param

**参数说明：**该参数用于控制在特定的客户场景中，使用不同的估算方法使得估算值与真实值更接近。此参数可以同时控制多种方法，与某一方法对应的位做与操作，不为0表示该方法被选择。

当cost\_param & 1 不为0，表示对于求不等值连接选择率时选择一种改良机制，此方法在自连接（两个相同的表之间连接）的估算中更加准确，V300R002C00版本开始，已弃用cost\_param & 1 不为0时的路径，默认选择更优的估算公式；

当cost\_param & 2 不为0，表示求多个过滤条件（Filter）的选择率时，选择最小的作为总的选择率，而非两者乘积，此方法在过滤条件的列之间关联性较强时估算更加准确；

当cost\_param & 4 不为0，表示在进行stream节点估算时，选用调试模型，该模型不推荐用户使用。

当cost\_param & 16不为0，表示在计算两个及以上过滤条件或Join条件的综合选择率时，采用介于完全相关和完全不相关之间的一种模型，过滤条件较多时倾向于相关性较强的模型。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1 ~ INT\_MAX

**默认值：**16

## convert\_string\_to\_digit

**参数说明：**设置隐式转换优先级，是否优先将字符串转为数字。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示优先将字符串转为数字。
- off表示不优先将字符串转为数字。

**默认值：**on

---

### 须知

请谨慎调整该参数，调整该参数会修改内部数据类型转换规则并可能导致不可预期的行为。

---

## nls\_timestamp\_format

**参数说明：**设置时间戳默认格式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**DD-Mon-YYYY HH:MI:SS.FF AM

## **enable\_partitionwise**

**参数说明：**分区表连接操作是否选择智能算法。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示选择智能算法。
- off表示不选择智能算法。

**默认值：**off

## **enable\_partition\_dynamic\_pruning**

**参数说明：**分区表扫描是否支持动态剪枝。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示分区表扫描开启动态剪枝。
- off表示分区表扫描关闭动态剪枝。

**默认值：**on

## **max\_user\_defined\_exception**

**参数说明：**异常最大个数，默认值不可更改。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型

**默认值：**1000

## **datanode\_strong\_sync**

**参数说明：**目前该参数已废弃，无实际意义。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示启用stream节点间强同步。
- off表示不启用stream节点间强同步。

**默认值：**off

## enable\_global\_stats

**参数说明：**标识当前统计信息模式，为便于进行全局统计信息生成计划和单DN统计信息计划对比使用，默认创建为全局统计信息模式。属于测试参数，禁止用户启用。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on/true表示全局统计信息。
- off/false表示单DN统计信息。

**默认值：**on

## enable\_fast\_numeric

**参数说明：**标识是否开启Numeric类型数据运算优化。Numeric数据运算是较为耗时的操作之一，通过将Numeric转化为int64/int128类型，提高Numeric运算的性能。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on/true表示开启Numeric优化。
- off/false表示关闭Numeric优化。

**默认值：**on

## enable\_row\_fast\_numeric

**参数说明：**标识行存表numeric数据落盘的格式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on/true表示行存表numeric落盘格式为bigint格式。
- off/false表示行存表numeric落盘格式为原始格式。

---

### 须知

参数值设置为on时，建议同步打开enable\_force\_vector\_engine，可提升大数据集query的查询性能。但相比于原始格式，大概率会占用更多磁盘空间。以TPC-H测试集为例，大约多占7%空间（不同环境参考值可能有差异）。

---

**默认值：**off

## enable\_vectorization\_array

**参数说明：**控制列存表和列存引擎是否支持array数组类型。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型



- on/true表示支持array数组类型。
- off/false表示不支持array数组类型。

默认值: on

## rewrite\_rule

**参数说明:** 标识开启的可选查询重写规则。有部分查询重写规则是可选的, 开启它们并不能总是对查询效率有提升效果。在特定的客户场景中, 通过此GUC参数对查询重写规则进行设置, 使得查询效率最优。

此参数可以控制查询重写规则的组合, 比如有多个重写规则: rule1、rule2、rule3、rule4。可以设置:

```
set rewrite_rule=rule1; --启用查询重写规则rule1
set rewrite_rule=rule2,rule3; --启用查询重写规则rule2和rule3
set rewrite_rule=none; --关闭所有可选查询重写规则
```

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 字符串

- none: 不使用任何可选查询重写规则。
- lazyagg: 使用Lazy Agg查询重写规则(消除子查询中的聚集运算)。
- magicset: 使用Magic Set查询重写规则(从主查询中下推条件到提升的子链接)。
- uniquecheck: 使用Unique Check重写规则(允许目标列不含聚集函数的表达式子链接场景提升, 需在子链接按关联列聚集后目标列值唯一才能开启, 建议专业调优人员使用)。
- disablerep: 使用禁止复制表的子链接提升规则(针对复制表禁止子链接提升)。
- projection\_pushdown: 使用Projection Pushdown重写规则(子查询中消除父查询不使用的列)。
- or\_conversion: 使用OR转换重写规则(消除执行效率低下的关联OR条件)。
- plain\_lazyagg: 使用Plain Lazy Agg查询重写规则(消除单子查询中的聚集操作)。该选项仅8.1.3.100及以上集群版本支持。
- eager\_magicset: 使用eager\_magicset查询重写规则(从主查询中下推条件到子查询)。该选项仅8.2.0及以上集群版本支持。
- casewhen\_simplification: 使用casewhen语句改写的重写规则, 开启后对(case when xxx then const1 else const2)=const1场景进行改写, 用于简化CASE WHEN语句, 减少冗余计算从而提升查询性能。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。
- outer\_join\_quality\_imply: left outer join和right outer join存在等值关联条件时, 外表关联列上的表达式条件下推到内表的关联列上。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。
- inlist\_merge: 使用inlist\_or\_inlist查询重写规则, 支持基表相同列的or语句合并, 开启后对(where a in (list1) or a in (list2))进行合并改写, 合并后可支持inlist2join。该选项仅8.3.0及以上集群版本支持。
- subquery\_qual\_pull\_up: 对于无法提升的子查询, 若子查询与其它表进行关联的关联列在子查询内部有过滤条件, 支持从子查询中提取过滤条件并传递到关联条件另一侧。目前只支持不存在类型转换的var op const形式, 例如a > 2。打开该

开关时，则认为outer\_join\_quality\_imply也是打开的。该选项仅9.1.0及以上集群版本支持。

- join\_elimination: 开启后，如果查询的表之间额外定义了主键-外键关系，优化器可基于主外键关系，消除查询中不必要的内连接，提升SQL执行性能。该选项仅9.1.0.200及以上集群版本支持。
- count\_distinct\_rewrite\_opt: 使用uniq语句改写count (distinct xxx)语句。开启后对distinct列为int类型或查询语句中count distinct语句数量大于等于3的场景进行uniq自动重写，提升SQL性能。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。
- selfjoin\_elimination: 开启后，当SQL包含对结果集重复不敏感的子查询（如exists子查询、in子查询等）时，如果子查询中存在相同表的自连接，且至少包含两个join条件：一个是同一列a的等值比较，另一个是同一列b的不等值比较，且没有其他筛选条件（如where条件或having条件），优化器可消除其中一个表，将自连接转换为count(distinct)聚集函数运算，从而减少join操作进一步提升SQL执行性能。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。
- use\_ctelist\_inline: 开启后，优化器将CTE进行inline时，会一次性将所有引用全部进行inline，而不是根据优化器处理的query block层级，逐层inline，这种方式可提升CTE的处理效率。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。
- not\_distinct\_from\_opt: 开启后，将is not distinct from表达式通过临时改写为等号表达式的方式，使包含该语法的语句能够生成hashjoin或mergejoin计划，从而提升执行性能。该选项仅9.1.0及以上集群版本支持。
- joinquals\_ref\_subplans: 开启后，join的表达式关联条件若出现在下层算子中，能够复用其结果提升语句执行性能。该选项仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**默认值：**magicset, or\_conversion, projection\_pushdown, plain\_lazyagg, subquery\_qual\_pull\_up, join\_elimination, selfjoin\_elimination, count\_distinct\_rewrite\_opt, use\_ctelist\_inline

#### 注意

- 新安装的9.1.1.100及以上集群版本中该参数的默认值包含重写规则count\_distinct\_rewrite\_opt，升级场景下该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。
- 若设置了join\_elimination选项，DWS不会对主键-外键关系做主动数据校验，如果用户定义了两表之间的主外键关系，需要自行确保主外键关系的合法性，否则开启此优化可能造成返回的结果集错误。具体使用方式参见[“通过主外键约束消除多余的JOIN”](#)章节。

## mv\_rewrite\_rule

**参数说明：**标识开启的可选物化视图查询重写规则。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- none: 不使用任何物化视图重写规则。该取值仅8.2.1.100及以上集群版本支持。
- text: 使用文本匹配的物化视图重写规则。该取值仅8.2.1.100及以上集群版本支持。
- general: 是否开启结构匹配。该取值仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

- **predicate**: 控制结构匹配重写是否开启表达式框架，用于过滤条件和关联条件的预处理和正则化。仅在general开启时生效。该取值仅9.1.0.210及以上集群版本支持。
- **view\_delta**: 是否支持通过主外键关系，消除物化视图中的冗余join后与查询进行匹配。该取值仅9.1.0.210及以上集群版本支持。

默认值: text, general, predicate

---

#### 须知

**general、predicate和view\_delta功能受限商用，如需使用请联系技术支持。**

---

## mv\_computing\_resource

**参数说明**: 指定物化视图刷新需要使用的弹性资源池名称。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型**: USERSET

**取值范围**: 字符串

**默认值**: 空

## enable\_compress\_spill

**参数说明**: 标识是否开启下盘压缩功能。

**参数类型**: USERSET

**取值范围**: 布尔型

- on/true表示开启下盘优化。
- off/false表示关闭下盘优化。

**默认值**: on

## analysis\_options

**参数说明**: 设置是否开启对应的功能选项使用其定位功能，包括数据校验，性能统计等。

**参数类型**: USERSET

**取值范围**: 字符串

- **LLVM\_COMPILE**，表示在explain performance显示界面中显示每个线程的codegen编译时间。
- **HASH\_CONFLICT**，表示在DN进程的pg\_log目录中的log日志中显示hash表的统计信息，包括hash表大小、hash链长及hash冲突情况。
- **STREAM\_DATA\_CHECK**，表示对网络传输前后的数据进行CRC校验。
- **TURBO\_DATA\_CHECK**，表示对turbo的ScalarVector和VectorBatch的算子的数据上下文进行校验。该选项仅8.3.0.100及以上集群支持。

- KEEP\_SAMPLE\_DATA，表示以临时表的形式保留每次analyze操作中使用的采样数据。该选项仅9.1.0及以上集群版本支持。
- BLOCK\_RULE，表示在explain performance显示界面中显示查询过滤器检查耗时。该选项仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

默认值：off(ALL)，不开启任何定位功能。

## resource\_track\_log

**参数说明：**控制自诊断的日志级别。目前仅对多列统计信息进行控制。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- summary：显示简略的诊断信息。
- detail：显示详细的诊断信息。

目前这两个参数值只在显示多列统计信息未收集的告警的情况下有差别，summary不显示未收集多列统计信息的告警，detail会显示这类告警。

默认值：summary

## hll\_default\_log2m

**参数说明：**该参数可以指定hll数据结构桶的个数。桶的个数会影响hll计算distinct值的精度，桶的个数越多，误差越小。误差范围为： $[-1.04/2^{\log 2m*1/2}, +1.04/2^{\log 2m*1/2}]$ 。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，10~16。

默认值：11

## hll\_default\_regwidth

**参数说明：**该参数可以指定hll数据结构每个桶的位数，该值越大，hll所占内存越高。hll\_default\_regwidth和hll\_default\_log2m可以决定当前hll能够计算的最大distinct value。具体对应关系可以参见[表1 hll\\_default\\_log2m和hll\\_default\\_regwidth与当前能计算的最大distinct value值的关系](#)。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1~5。

默认值：5

**表 16-3** hll\_default\_log2m 和 hll\_default\_regwidth 与当前能计算的最大 distinct value 值的关系

| log2m | regwidth = 1 | regwidth = 2 | regwidth = 3 | regwidth = 4 | regwidth = 5 |
|-------|--------------|--------------|--------------|--------------|--------------|
| 10    | 7.4e+02      | 3.0e+03      | 4.7e+04      | 1.2e+07      | 7.9e+11      |
| 11    | 1.5e+03      | 5.9e+03      | 9.5e+04      | 2.4e+07      | 1.6e+12      |

| log2m | regwidth =<br>1 | regwidth =<br>2 | regwidth =<br>3 | regwidth =<br>4 | regwidth =<br>5 |
|-------|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|-----------------|
| 12    | 3.0e+03         | 1.2e+04         | 1.9e+05         | 4.8e+07         | 3.2e+12         |
| 13    | 5.9e+03         | 2.4e+04         | 3.8e+05         | 9.7e+07         | 6.3e+12         |
| 14    | 1.2e+04         | 4.7e+04         | 7.6e+05         | 1.9e+08         | 1.3e+13         |
| 15    | 2.4e+04         | 9.5e+04         | 1.5e+06         | 3.9e+08         | 2.5e+13         |

## hll\_default\_expthresh

**参数说明：**该参数可以用来设置从Explicit模式到Sparse模式的默认阈值大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1~7。-1表示自动模式，0表示跳过Explicit模式，取1-7表示在基数到达 $2^{\text{hll\_default\_expthresh}}$ 时切换模式。

**默认值：**-1

## hll\_default\_sparseon

**参数说明：**该参数可用来指定是否默认开启Sparse模式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**0，1。0表示默认关闭，1表示默认开启。

**默认值：**1

## hll\_max\_sparse

**参数说明：**该参数可以用来指定max\_sparse的大小。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX

**默认值：**-1

## enable\_compress\_hll

**参数说明：**该参数可以用来指定是否对hll开启内存优化模式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on/true表示对hll开启内存优化模式。
- off/false表示不开启内存优化模式。

**默认值：**off

## approx\_count\_distinct\_precision

**参数说明：**该参数表示HyperLogLog++ (HLL++)算法中分桶个数，可以用来调整approx\_count\_distinct聚集函数的误差率。桶的个数会影响distinct值估算的精度，桶的个数越多，误差越小。误差范围为： $[-1.04/2^{\log 2m^{1/2}}, +1.04/2^{\log 2m^{1/2}}]$ 。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，10~20。

**默认值：**17

## udf\_memory\_limit

**参数说明：**控制每个CN、DN执行UDF时可用的最大物理内存量。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**整型，200\*1024 ~ [max\\_process\\_memory](#)，单位为KB。

**默认值：**0.05 \* max\_process\_memory

## FencedUDFMemoryLimit

**参数说明：**控制每个fenced udf worker进程使用的虚拟内存。

**参数类型：**USERSET

**设置建议：**不建议设置此参数，可用[udf\\_memory\\_limit](#)代替。

**取值范围：**整数，可带单位（KB，MB，GB）。其中0表示不做内存控制。

**默认值：**0

## enable\_pbe\_optimization

**参数说明：**设置优化器是否对以PBE（Parse Bind Execute）形式执行的语句进行查询计划的优化。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型。

- on表示优化器将优化PBE语句的查询计划。
- off表示不使用优化。

**默认值：**on

## enable\_light\_proxy

**参数说明：**设置优化器是否对简单查询在CN上优化执行。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型。

- on表示优化器将优化CN上简单查询的执行。
- off表示不使用优化。

默认值: on

## enable\_parallel\_ddl

**参数说明:** 控制多CN对同一数据库对象是否能安全的并发执行DDL操作。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 布尔型

- on表示可以安全的并发执行DDL操作, 不会出现分布式死锁。
- off表示不能安全的并发执行DDL操作, 可能会出现分布式死锁。

默认值: on

## gc\_fdw\_verify\_option

**参数说明:** 在协同分析特性中, 控制是否启用结果集行数校验逻辑。该参数仅8.1.3.310及以上集群版本支持。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 布尔型

- on表示开启结果集行数校验逻辑, 额外发送select count语句获取预期行数, 与实际获取结果集进行比对。
- off表示关闭结果集行数校验逻辑, 仅获取所需结果集。

默认值: on

### 说明

- 该参数开启时性能会有轻微劣化, 性能敏感场景可通过关闭该参数提升性能。
- 结果集行数校验失败时会上报异常, 可通过设置参数log\_min\_messages=debug1和logging\_module='on(COOP\_ANALYZE)'来打开协同分析日志。

## show\_acce\_estimate\_detail

**参数说明:** 在DWS集群使用加速集群场景下 (即[acceleration\\_with\\_compute\\_pool](#)设置为on), 控制explain命令是否显示用于评估执行计划下推到加速集群的评估信息。评估信息一般用于运维人员在维护工作中使用, 因此该参数默认关闭, 此外为了避免这些信息干扰正常的explain信息显示, 只有在explain命令的verbose选项打开的情况下才显示评估信息。

**参数类型:** USERSET

**取值范围:** 布尔型

- on表示可以在explain命令的输出中显示评估信息。
- off表示不在explain命令的输出中显示评估信息。

默认值: off

## full\_group\_by\_mode

**参数说明:** 结合[behavior\\_compat\\_options](#)中disable\_full\_group\_by\_mysql使用, 用于控制disable\_full\_group\_by\_mysql语法开关打开后的两种不同行为。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- nullpadding表示对于非聚集列而言，对该列NULL值进行填充，取该列非NULL值，结果集可能为不同行。
- notpadding表示对于非聚集列而言，不处理NULL值，取该行整行数据，非聚集列结果集为随机的一行。

**默认值：**notpadding

#### 须知

该参数生效前提为MySQL兼容库下打开disable\_full\_group\_by\_mysql，且查询中出现非聚集列场景生效。该参数的两种行为也仅针对查询中的非聚集列生效。

## enable\_pg\_class\_visibility\_debug

**参数说明：**控制是否允许输出与pg\_class系统表可见性相关的日志，便于定位相关问题。该参数为开发人员专用，不建议普通用户使用。该参数在8.2.1集群版本的8.2.1.239及以上版本中支持，9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on/true表示开启此日志开关。
- off/false表示关闭此日志开关。

**默认值：**off

## enable\_cudesc\_streaming

**参数说明：**在存算分离架构下，控制跨逻辑集群访问是否选择cudesc streaming路径（从表所在逻辑集群获取cudesc、delta表数据等信息）。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**枚举型

- off表示关闭cudesc streaming。
- on表示开启cudesc streaming。
- only\_read\_on表示只在数据读取时支持cudesc streaming。

**默认值：**on

## force\_read\_from\_rw

**参数说明：**在存算分离架构下，强制从其他逻辑集群上读取数据（从表所在逻辑集群上读取数据）。该参数仅9.0.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型



**默认值：** off

## **kv\_sync\_up\_timeout**

**参数说明：**在存算分离架构下，设置KV同步等待超时时间。该参数仅9.0.0及以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 整型，0~2147483647

**默认值：** 10min

## **enable\_insert\_foreign\_table\_dop**

**参数说明：**控制OBS外表写出时是否启用dop加速。每个DN的dop线程数量由query\_dop决定，可以设置query\_dop控制并行度。该参数仅9.1.0.200及以上版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示启用外表dop加速。
- off表示禁用外表dop加速。

**默认值：** off

## **enable\_insert\_foreign\_table\_dop\_opt**

**参数说明：**控制OBS外表insert dop启用后，是否启用分区重分布优化。导出分区数较多时（导出分区数大于10倍分区数），建议开启，可以减少单分区内的小文件同时提高导出性能。该参数仅9.1.0.200及以上版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示启用分区外表insert dop重分布优化。
- off表示禁用分区外表insert dop重分布优化。

**默认值：** off

## **workload\_vw\_strategy**

**参数说明：**设置CN的作业负载路由方式。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 枚举类型

- none，表示按照用户和逻辑集群的绑定关系路由。
- all，表示使用roundrobin方式，将作业路由到绑定的逻辑集群+专用+公用弹性逻辑集群。
- share，表示使用roundrobin方式，将作业路由到所有的公用弹性逻辑集群。
- dedicated，表示使用roundrobin方式，将作业路由到所有的专用弹性逻辑集群。

- elastic，表示使用roundrobin方式，将作业路由到所有的专用+公用的弹性逻辑集群。

**默认值：** none

## enable\_hstore\_binlog\_table

**参数说明：** 用于控制是否可以创建binlog表。

**参数类型：** SIGHUP

**取值范围：** 布尔型

- on表示可以创建binlog表。
- off表示不可以创建binlog表。

**默认值：** off

## enable\_hstore\_lightupdate\_table

**参数说明：** 用于控制是否可以创建轻量化更新的hstore opt表。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：** SIGHUP

**取值范围：** 布尔型

- on表示可以创建轻量化更新表。
- off表示不可以创建轻量化更新表。

**默认值：** on

## enable\_generate\_binlog

**参数说明：** 用于控制当前会话的binlog表上的DML操作是否产生binlog。该参数仅9.1.0.200以上集群版本支持。

**参数类型：** USERSET

**取值范围：** 布尔型

- on表示产生binlog。
- off表示不产生binlog。

**默认值：** on

## binlog\_consume\_timeout

**参数说明：** 用于控制在线扩缩容binlog表或者vacuum full binlog表时，循环判断binlog记录是否都被消费的超时时间。该参数仅8.3.0.100及以上版本支持。单位秒。

**参数类型：** SIGHUP

**取值范围：** 整型，0~86400

**默认值：** 3600

## enable\_simd\_opt

**参数说明：**用于控制执行引擎是否采用SIMD（单指令多数据流，Single Instruction Multiple Data）对相关计算过程进行性能加速。该参数仅支持加速AVX-512指令集的x86架构的CPU环境中的turbo表，其余场景开启参数无加速效果。仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启执行引擎的SIMD计算加速。
- off表示关闭执行引擎的SIMD计算加速。

**默认值：**on

### 说明

新安装的9.1.1.100及以上集群版本中该参数的默认值为on。从低版本升级到9.1.1.100及以上集群版本，默认值为off。

## row\_group\_rows\_threshold

**参数说明：**用于控制行列混存表row模式/mix模式行存的压缩单元行数，即xxx行压缩为一个行存压缩单元row group。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**整型

**取值范围：**0-10000

- 0表示由DWS自动选择最优值，压缩单元行数为200~2000。
- 大于0时由用户指定压缩单位，压缩单元行数为200~10000，若小于200仍按照200处理。

**默认值：**0

## enable\_hstore\_nopck\_compaction

**参数说明：**控制未指定PCK的hstore表是否支持小CU合并。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启所有hstore表的小CU合并。
- off表示只有指定了PCK列的hstore表支持小CU合并。

**默认值：**on

## 16.22 审计

## 16.22.1 审计开关

### audit\_enabled

**参数说明：**控制审计进程的开启和关闭。审计进程开启后，将从管道读取后台进程写入的审计信息，并写入审计文件。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示启动审计功能。
- off表示关闭审计功能。

**默认值：**on

#### 须知

新安装9.1.1.100及以上集群版本中该参数的CN默认值为on，DN默认值为off。升级场景下该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。

### audit\_space\_limit

**参数说明：**审计文件占用的磁盘空间总量。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，1024~1073741824，单位为KB。

**默认值：**1GB

### audit\_object\_name\_format

**参数说明：**控制审计日志object\_name字段所显示的对象名的格式。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- single，表示object\_name字段显示单个对象名，且为目标对象的名称。
- all，表示object\_name字段显示多个对象名称。

**默认值：**single

#### 说明

当默认值设置为all时，显示多个对象名的场景有：SELECT、DELETE、UPDATE、INSERT、MERGE、CREATE TABLE AS、CREATE VIEW AS、DROP USER ... CASCADE、DROP OWNED BY ... CASCADE、DROP SCHEMA ... CASCADE、DROP TABLE ... CASCADE、DROP FOREIGN TABLE ... CASCADE、DROP VIEW ... CASCADE。

### audit\_object\_details

**参数说明：**控制审计日志中是否记录object\_details字段，该字段为审计语句中的表名、列名以及列使用的类型。该参数仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔类型

- on表示审计记录object\_details字段。
- off表示审计不记录object\_details字段。

**默认值：**off

#### 说明

- 当设置为on时，会对语句中的表名、列名以及列使用的类型进行审计，可能会对性能存在一定的影响，请谨慎开启。
- 当设置为on时，object\_details字段记录的场景有：SELECT、DELETE、UPDATE、INSERT、MERGE、CREATE TABLE AS SELECT，GRANT、DECLARE CURSOR，其中对于执行失败的GRANT语句不予记录。

## 16.22.2 操作审计

### security\_enable\_options

**参数说明：**该参数决定是否允许安全模式下使用grant\_to\_public、grant\_with\_grant\_option和foreign\_table\_options三种功能，可根据实际需求进行配置。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**字符串

- grant\_to\_public，表示允许安全模式下使用grant to public功能。
- grant\_with\_grant\_option，表示允许安全模式下使用with grant option功能。
- foreign\_table\_options，表示允许安全模式下使用外表操作功能，不需要显式赋予用户useft权限。

**默认值：**空

#### 说明

- 新安装集群场景下，该参数默认值为空，表示安全模式下不允许使用grant\_to\_public、grant\_with\_grant\_option和foreign\_table\_options中任何一种功能。
- 升级场景下，该参数的默认值保持前向兼容，若用户升级前原版本中GUC参数enable\_grant\_public和enable\_grant\_option默认为ON，那么升级后security\_enable\_options参数的默认值为“grant\_to\_public, grant\_with\_grant\_option”。

## 16.23 事务监控

通过设置事务超时预警，可以监控自动回滚的事务并定位其中的语句问题，也可以监控执行时间过长的语句。

### transaction\_sync\_naptime

**参数说明：**为保证数据一致性，当本地事务与GTM上snapshot中状态不一样时会阻塞其他事务的运行，需要等待本地节点上事务状态与GTM状态一致后再运行。当CN上等待时长超过transaction\_sync\_naptime时会主动触发gs\_clean进行清理，缩短不一致时的阻塞时长。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，最小值为0，单位为秒。

**默认值：**5s

#### 说明

若该值设为0，则不会在阻塞达到时长时主动调用gs\_clean进行清理，而是靠gs\_clean\_timeout间隔来调用gs\_clean，默认是5分钟。

## transaction\_sync\_timeout

**参数说明：**为保证数据一致性，当本地事务与GTM上snapshot中状态不一样时会阻塞其他事务的运行，需要等待本地节点上事务状态与GTM状态一致后再运行。当CN上等待时长超过transaction\_sync\_timeout时会报错，回滚事务，避免由于sync lock等其他情况长时间进程停止响应造成对系统的阻塞。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，最小值为0，单位为秒。

**默认值：**10min

#### 说明

- 若该值设为0，则不会在阻塞超时时报错，回滚事务。
- 该值必须大于gs\_clean\_timeout，避免DN上由于还未被gs\_clean清理的残留事务阻塞超时引起的不必要的事务回滚。

## 16.24 plan management 管理

### planmgmt\_options

**参数说明：**计划管理配置项，该参数的值由若干个配置项用逗号隔开构成。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- plan\_save\_mode\_outline，表示从计划中推导outline进行保存。  
(enable\_planmgmt\_backend为off时，设置该配置项不会生效。)
- plan\_save\_tblnum\_n，n为整数，取值范围0~65535。表示语句依赖的表个数大等于n个时，将生成的generic计划进行保存。
- plan\_save\_level\_topsql，表示把满足topsql条件语句的非FQS的generic计划进行保存。
- plan\_save\_level\_all，表示把所有非FQS的generic计划进行保存。
- enable\_plan\_baseline，表示为语句使用可用的绑定计划。

**默认值：**升级场景下保持前向兼容，即与升级前的集群中该参数的默认值保持一致。新安装集群场景下，该参数默认值为空串"，即不开启计划管理功能。

 说明

- 配置多个兼容性配置项时，相邻配置项用逗号隔开，例如：  
`set planmgmt_options='plan_save_mode_outline,plan_save_tblnum_4,enable_plan_baseline';`
- 此参数选项中plan\_save\_level\_topsql和plan\_save\_level\_all不能同时设置。
- 设置plan\_save\_mode\_outline选项值时，enable\_planmgmt\_backend参数需设置为on，否则不会生效。
- 该参数的设置是覆盖型的，即下次设置会覆盖上次的设置。

## enable\_generate\_plan\_hash

**参数说明：**控制是否为计划生成plan\_hash。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示开启为计划生成plan\_hash。
- off表示关闭为计划生成plan\_hash

**默认取值：**off

## hint\_option

**参数说明：**控制绑定outline和手工hint同时存在时hint生效的优先级。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举型

- bind\_hints\_first：当绑定的outline和手工写的hint同时存在时，outline对应版本支持的hint优先手工hint生效。比如：821.001版本的outline支持leading、join、scan hint，那么当SQL语句中存在手工写的这三类hint时，只有outline中的这三类hint生效，手工写的hint不生效。除这三类hint外的手工hint和outline同时生效。
- ignore\_manual\_hints：表示语句存在绑定outline时，忽略语句中的手动写的hint。
- ignore\_bind\_hints：表示语句存在绑定outline时，忽略绑定的outline中的hint。

**默认取值：**bind\_hints\_first

## 16.25 GTM 相关参数

### log\_min\_messages

**参数说明：**控制写到服务器日志文件中的消息级别。每个级别都包含排在它后面的所有级别中的信息。级别越低，服务器运行日志中记录的消息就越少。

---

#### 须知

当client\_min\_messages和log\_min\_messages取值相同时，其值所代表的级别不同。

---

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**枚举类型，有效值有debug、debug5、debug4、debug3、debug2、debug1、info、log、notice、warning、error、fatal、panic。参数的详细信息请参见[表16-1](#)。

**默认值：**warning

## 16.26 其它选项

### server\_version

**参数说明：**报告服务器版本号（字符串形式）。

**参数类型：**INTERNAL（固定参数用于查看，不建议设置该参数，错误值可能导致兼容性问题。）

**取值范围：**字符串

**默认值：**9.2.4

### server\_version\_num

**参数说明：**报告服务器版本号（整数形式）。

**参数类型：**INTERNAL（固定参数用于查看，不建议设置该参数，错误值可能导致兼容性问题。）

**取值范围：**整数

**默认值：**90204

### enable\_cluster\_resize

**参数说明：**标识当前会话是否为扩容重分布会话。该参数应仅限用于扩容重分布会话，其他业务会话不要设置该参数。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示标识当前会话为扩容重分布会话，可以执行重分布专有SQL语句。
- off表示标识当前会话为非扩容重分布会话，不能执行重分布专有SQL语句。

**默认值：**off

#### 说明

此参数用于内部运维场景，请勿随意开启。

### dfs\_partition\_directory\_length

**参数说明：**在HDFS文件系统上，构造HDFS VALUE分区表的分区目录时，目录名长度的上限值。

**参数类型：**USERSET



**取值范围：**92 ~ 7999

**默认值：**512

## enable\_hadoop\_env

**参数说明：**设置使用Hadoop特性时，是否允许在数据库中创建本地行存表和列存表。DWS集群中，集群安装好后，该参数默认设为off。以支持本地行列存储和跨集群访问Hadoop特性。不推荐用户调整enable\_hadoop\_env的值。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on/true，表示使用Hadoop特性时，不允许在数据库中创建本地行存表和列存表。
- off/false，表示使用Hadoop特性时，可以在数据库中创建本地行存表和列存表。

**默认值：**off

## enable\_upgrade\_merge\_lock\_mode

**参数说明：**当该参数设置为on时，通过提升deltamerge内部实现的锁级别，避免和update/delete并发操作时的报错。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on，提升deltamerge内部实现的锁级别，并发执行deltamerge和update/delete操作时，一个操作先执行，另一个操作被阻塞，在前一个操作完成后，后一个操作再执行。
- off，在对HDFS表的delta table的同一行并发执行deltamerge和update/delete操作时，后一个对同一行数据更新的操作会报错退出。

**默认值：**off

## job\_queue\_processes

**参数说明：**表示系统可以并发执行的job数目。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**0 ~ 1000

**功能：**

- 当job\_queue\_processes设置为0值，表示不启用定时任务功能，任何job都不会被执行（因为开启定时任务的功能会对系统的性能有影响，有些局点可能不需要定时任务的功能，可以通过设置为0不启用定时任务功能）。
- 当job\_queue\_processes为大于0时，表示启用定时任务功能且系统能够并发处理的最大任务数。

启用定时任务功能后，job\_scheduler线程会在定时时间间隔轮询pg\_jobs系统表，系统设置定时任务检查周期默认为1s。

由于并行运行的任务数太多会消耗更多的系统资源，因此需要设置系统并发处理的任务数，当前并发的任务数达到job\_queue\_processes时，且此时又有任务到期，那么这

些任务本次得不到执行而延期到下一轮询周期。因此，建议用户需要根据每个任务的执行时长合理地设置任务的时间间隔（即submit接口中的interval参数），来避免由于任务执行时间太长而导致下个轮询周期无法正常执行。

注：如果同一时间内并行的job数很多，过小的参数值会导致job等待。而过大的参数值则消耗更多的系统资源，建议设置此参数为100，用户可以根据系统资源情况合理调整。

**默认值：**10

## ngram\_gram\_size

**参数说明：**ngram解析器分词的长度。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，1~4

**默认值：**2

## ngram\_grapsymbol\_ignore

**参数说明：**ngram解析器是否忽略图形化字符。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示忽略图形化字符。
- off表示不忽略图形化字符。

**默认值：**off

## ngram\_punctuation\_ignore

**参数说明：**ngram解析器是否忽略标点符号。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示忽略标点符号。
- off表示不忽略标点符号。

**默认值：**on

## zhparser\_multi\_duality

**参数说明：**Zhparser解析器设定是否将长词内的文字自动以二字分词法聚合。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示将长词内的文字自动以二字分词法聚合。
- off表示不将长词内的文字自动以二字分词法聚合。

**默认值：**off

## zhparser\_multi\_short

**参数说明：**Zhparser解析器分词执行时是否执行针对长词复合切分。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示执行针对长词复合切分。
- off表示不执行针对长词复合切分。

**默认值：**on

## zhparser\_multi\_zall

**参数说明：**Zhparser解析器是否将全部单字单独显示。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示将全部单字单独显示。
- off表示不将全部单字单独显示。

**默认值：**off

## zhparser\_multi\_zmain

**参数说明：**Zhparser解析器是否将重要单字单独显示。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示将重要单字单独显示。
- off表示不将重要单字单独显示。

**默认值：**off

## zhparser\_punctuation\_ignore

**参数说明：**Zhparser解析器分词结果是否忽略所有的标点等特殊符号（不会忽略\r和\n）。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on：忽略所有的标点等特殊符号。
- off：不忽略所有的标点等特殊符号。

**默认值：**on

## zhparser\_seg\_with\_duality

**参数说明：**Zhparser解析器是否将闲散文字自动以二字分词法聚合。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示将闲散文字自动以二字分词法聚合。
- off表示不将闲散文字自动以二字分词法聚合。

**默认值：**off

## acceleration\_with\_compute\_pool

**参数说明：**在查询包含OBS时，通过该参数决定查询是否通过计算资源池进行加速。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**布尔型

- on表示包含有OBS的查询在计算资源池可用时，会根据代价评估决定是否通过计算资源池对查询加速。
- off表示任何查询都不会通过计算资源池进行加速。

**默认值：**off

## redact\_compat\_options

**参数说明：**设置数据脱敏可算不可见兼容性行为配置项。该参数仅8.1.3.310及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- none表示未配置兼容项。
- disable\_comparison\_operator\_mask，表示允许不存在暴露原始数据风险的比较操作符绕过脱敏检查，输出实际计算结果。
- relaxed\_redact\_check，表示对数据脱敏列类型校验进行弱管控，支持修改依赖脱敏的表字段列类型。该选项在9.1.0集群版本中仅9.1.0.222及以上版本支持；9.1.1集群版本中仅9.1.1.200及以上版本支持。

**默认值：**none

## table\_skewness\_warning\_threshold

**参数说明：**设置用于表倾斜告警的阈值。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**浮点型，0~1

**默认值：**1

## table\_skewness\_warning\_rows

**参数说明：**设置用于表倾斜告警的行数。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX

**默认值：**100000

## enable\_view\_update

**参数说明：**用于设置是否开启视图更新功能。

**参数类型：**POSTMASTER

**取值范围：**布尔型

- on表示启用视图更新功能。
- off表示关闭视图更新功能。

**默认值：**on

### 须知

新安装9.1.1.100及以上集群版本中该参数的默认值为on，升级场景下该参数的默认值为保持前向兼容维持原值。

## view\_independent

**参数说明：**用于设置是否开启视图与表、函数、同义词的解耦功能。基表恢复后目前已支持自动关联重建。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示启用视图解耦功能，存在视图依赖的表、函数、同义词及其他视图可以单独删除（临时表及临时视图除外），关联视图保留但不可用。
- off表示关闭视图解耦功能，存在视图依赖的表、函数、同义词及其他视图不可以单独删除，仅可使用cascade级联删除。

**默认值：**off

## assign\_abort\_xid

**参数说明：**查询时将指定的xid判断为需要abort的事务。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**指定xid的字符串

### ⚠ 注意

此参数只用于用户误删数据(delete操作)后进行快速恢复。其他场景禁止使用，否则造成事务可见性错误问题。

## default\_distribution\_mode

**参数说明：**用于设置表的默认分布方式。该参数仅8.1.2及以上版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- roundrobin，创建表不指定分布方式时，按如下规则选取默认分布方式：
  - a. 若建表时包含主键/唯一约束，则选取HASH分布，分布列为主键/唯一约束对应的列。
  - b. 若建表时不包含主键/唯一约束，则选取ROUNDROBIN分布。
- hash，创建表不指定分布方式时，按如下规则选取默认分布方式：
  - a. 若建表时包含主键/唯一约束，则选取HASH分布，分布列为主键/唯一约束对应的列。
  - b. 若建表时不包含主键/唯一约束，但存在数据类型支持作分布列的列，则选取HASH分布，分布列为第一个数据类型支持作分布列的列。
  - c. 若建表时不包含主键/唯一约束，也不存在数据类型支持作分布列的列，选取ROUNDROBIN分布。

**默认值：**roundrobin

#### 说明

新建8.1.2集群版本默认值为roundrobin，升级到8.1.2集群版本场景该参数的默认值为hash。

## object\_mtime\_record\_mode

**参数说明：**用于设置PG\_OBJECT系统表中mtime字段的更新行为。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**字符串

- default，表示默认行为包括ALTER、COMMENT、GRANT/REVOKE和TRUNCATE操作会更新mtime字段。
- disable，表示不更新mtime字段。
- disable\_acl，表示GRANT/REVOKE操作不更新mtime字段。
- disable\_truncate，表示TRUNCATE操作不更新mtime字段。
- disable\_partition，表示分区表相关ALTER操作不更新mtime字段。

**默认值：**default

## max\_volatile\_tables

**参数说明：**指定每个session创建的volatile临时表最大个数，其中包括volatile临时表自身及其附属表。该参数仅8.2.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**整型，0~INT\_MAX

**默认值：**300

## query\_cache\_refresh\_time

**参数说明：**用于控制enable\_accelerate\_select生效的查询的缓存刷新时间。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**浮点型，0~10000.0，单位为秒。

**默认值：**60.0

## vector\_engine\_strategy

**参数说明：**用于控制向量化增强策略。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- force表示向量化增强策略设置为存在不支持向量化场景时，强制回退为行存计划。
- improve表示向量化增强策略设置为存在不支持向量化场景时，启用向量化增强，尽可能将计划向量化。

**默认值：**improve

## default temptable\_type

**参数说明：**用于控制CREATE TABLE创建临时表时在TEMP或TEMPORARY前未指定表类型所创建临时表的类型。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- local：表示在未指定类型的情况下创建local型临时表。
- volatile：表示在未指定类型的情况下创建volatile型临时表。

**默认值：**local

## pgxc\_node\_readonly

**参数说明：**标记CN、DN实例是否为弹性或经典DN节点。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示标记CN、DN实例为弹性节点。
- off表示标记CN、DN实例为经典节点。

**默认值：**off

## hudi\_sync\_max\_commits

**参数说明：**设置Hudi同步任务单次同步的最大commits的数量。该参数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**整型，-1~INT\_MAX

- -1，表示不限制。

- 0，表示不限制。
- 其他值，表示最大commits的数量。

**默认值：**-1

## foreign\_table\_default\_rw\_options

**参数说明：**控制创建外表时未指定权限时的默认权限。仅9.0.3及以上版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

- READ\_ONLY，表示只读权限。
- WRITE\_ONLY，表示只写权限。
- READ\_WRITE，表示读写权限。

**默认值：**READ\_ONLY

## analyze\_options

**参数说明：**用于控制ANALYZE命令相关特性和功能。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**枚举类型

- none：表示不启用任何ANALYZE的特性和功能选项。
- analyze\_on\_vw：表示ANALYZE支持在弹性VW上执行。
- runtime\_v3\_table：表示对列存3.0表支持查询触发的Runtime Analyze。

**默认值：**analyze\_on\_vw

## allow\_system\_table\_vacuum\_full

**参数说明：**设置是否允许VACUUM FULL系统表。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许VACUUM FULL系统表。
- off表示不允许VACUUM FULL系统表。设置为off时，对指定系统表执行VACUUM FULL时会报错退出。若不指定表对整个数据库执行VACUUM FULL时，会自动跳过所有的系统表。

**默认值：**off



**警告**

VACUUM FULL系统表只能离线操作，在线VACUUM FULL系统表除了会锁表，还可能导致一些异常情况并产生报错。

---



## enable\_recycle\_default\_obs\_tbs

**参数说明：**控制是否对default\_obs\_tbs（冷热表专用OBS表空间）进行残留文件扫描和清理。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SUSET

**取值范围：**布尔型

- on表示允许扫描和清理default\_obs\_tbs。
- off表示不允许扫描和清理default\_obs\_tbs。

**默认值：**off

## enable\_pg\_db\_file

**参数说明：**控制V3表写CU文件时文件信息是否记录到PG\_DB\_FILE系统表，以及V3表的列存vacuum，表大小计算和空间管控等功能中获取文件信息的方式统一改为从PG\_DB\_FILE系统表遍历获取。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**SIGHUP

**取值范围：**布尔型

- on表示允许V3表写CU文件时文件信息记录到PG\_DB\_FILE系统表，同时V3表的列存vacuum，表大小计算和空间管控等功能中获取文件信息的方式统一改为从PG\_DB\_FILE系统表遍历获取。
- off表示不允许V3表写CU文件时文件信息记录到PG\_DB\_FILE系统表，同时V3表的列存vacuum，表大小计算和空间管控等功能中获取文件信息的方式不变。

**默认值：**on

### 说明

- 9.1.1.100及以上新装集群默认为on，低版本集群升级到9.1.1.100及以上集群默认为off。
- 不建议已经打开enable\_pg\_db\_file参数的集群再关闭该参数，否则会导致后续再打开时PG\_DB\_FILE系统表里的文件信息不准确。
- 若升级后的集群打开enable\_pg\_db\_file，会通过autovacuum在PG\_DB\_FILE系统表上重建升级前表上的文件信息，因此需要保证列存autovacuum开启（即autovacuum\_max\_workers\_col > 0，colvacuum\_threshold\_scale\_factor > 0），只有重建完成后，对该表的vacuum才可以避免obs list操作。

## installation\_group\_alias

**参数说明：**用于指定installation nodegroup的别名，在物理集群扩容后，确保CREATE TABLE...to group命令能够正确地指向当前的node group。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

**参数类型：**USERSET

**取值范围：**字符串

**默认值：**空

# 17

## DWS 开发者术语表

A~E

表 17-1 A~E 术语解释

| 术语           | 解释                                                                                                                                                                                    |
|--------------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| ACID         | 在可靠数据库管理系统（DBMS）中，事务（transaction）所应该具有四个特性：原子性（Atomicity）、一致性（Consistency）、隔离性（Isolation）和持久性（Durability）。                                                                            |
| 安全环          | 每一个环都由若干物理机组成，环内的DN形成主、备、从备关系，不向环外延伸。也就是说，环内的任何一个节点的主，或者备，或从备，依然在环内。扩容与缩容时，是以环为最小单位进行的。                                                                                               |
| Bgwriter     | 数据库启动时创建的一个后台写线程，此线程用于将数据库中脏页面写入到持久性设备（例如磁盘）中。                                                                                                                                        |
| bit          | 比特。计算机处理的最小的信息单位。比特用来表示二进制数字1或0，或者一种逻辑条件真或假。在物理上，比特表示一个电路上高或低的电压点或者磁盘上的磁化单程或其它。一个单独的比特位所传达的信息很少有意义的。然而，一个8位组却构成了一个字节，可用于表示如一个英文字母，十进制数字，或其它字符等多种类型的信息。                                |
| Bloom Filter | 布隆过滤器。由Howard Bloom在1970年提出的二进制向量数据结构，它具有很好的空间和时间效率，被用来检测一个元素是不是集合中的一个成员，这种检测只会对在集合内的数据错判，而不会对不是集合内的数据进行错判，这样每个检测请求返回有“在集合内（可能错误）”和“不在集合内（绝对不在集合内）”两种情况，可见Bloom filter是牺牲了正确率换取时间和空间。 |
| CCN          | Central Coordinator，DWS动态负载管理中心协调节点。负责进行各CN中复杂作业是否可以执行的中心判断、排队和调度，以实现动态负载管理。                                                                                                          |

| 术语        | 解释                                                                                                                                                                                                 |
|-----------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| CIDR      | Classless Inter-Domain Routing，无类域间路由IP编址方案。CIDR摒弃传统的基于类（A类：8，B类：16，C类：24）的地址分配方式，允许使用任意长度的地址前缀，有效提高地址空间的利用率。CIDR表示方法：IP地址/网络ID的位数。比如192.168.23.35/21，其中“21”表示前面地址中的前21位代表网络部分，其余位代表主机部分。          |
| Cgroups   | Control Groups，控制组（DWS中也称之为优先级组）。SUSE Linux和RedHat内核提供的一种可以限制、记录、隔离进程组所使用的物理资源的机制。                                                                                                                 |
| CLI       | Command-line Interface，命令行界面。应用程序和用户交互的一种方式，完全基于文本输入和输出。命令通过键盘或类似装置输入，由程序编译并执行。结果是以文本或图形的方式呈现在终端界面。                                                                                                |
| CM        | Cluster Manager，集群管理模块。管理和监控分布式系统中各个功能单元和物理资源的运行情况，确保整个系统的稳定运行。                                                                                                                                    |
| CMS       | Cluster Management Service，集群管理服务。是用于管理集群状态的部件。                                                                                                                                                    |
| CN        | Coordinator，负责数据库系统元数据存储、查询任务的分解和部分执行，以及将DN中查询结果汇聚在一起。                                                                                                                                             |
| CTE       | Common Table Expression，公共表达式是一种在SQL查询中定义的临时命名结果集，通常通过 WITH关键字创建。CTE仅存在于单个查询的执行范围内，可被后续的SELECT、INSERT、UPDATE或DELETE语句多次引用。CTE主要作用是简化复杂查询的编写，提升代码可读性和维护性，合理使用CTE，能显著提升复杂SQL的可维护性，尤其在递归或分步处理数据时优势明显。 |
| CU        | Compression Unit，压缩单元。列存表的最小存储单位。                                                                                                                                                                  |
| core文件    | 当程序出现内存越界、断言失败或者访问非法内存时，操作系统会中止进程，并将当前内存状态导出到core文件中，以便进一步分析。<br><br>core文件包含内存转储，支持全二进制和指定端口格式。core文件名称由字符串core以及操作系统进程ID组成。<br><br>core文件不依赖于任何平台。                                               |
| Core Dump | 通常在程序异常终止时，核心转储（Core Dump）、内存转储或系统转储用于记录特定时间计算机程序工作内存的状态。实际上，其它关键程序的状态经常在同一时间进行转储，例如处理器寄存器，包括程序指标和栈指针、内存管理信息、其它处理器和操作系统标记及信息。Core Dump经常用于辅助诊断和纠错计算机程序问题。                                          |
| DBA       | Database Administrator，数据库管理员。指导或执行所有和维护数据库环境相关的操作。                                                                                                                                                |
| DBLINK    | DBLINK是定义一个数据库到另一个数据库路径的对象，通过它可以查询远程数据库对象。                                                                                                                                                         |

| 术语                  | 解释                                                                                                                                                           |
|---------------------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| DBMS                | Database Management System，数据库管理系统。数据库管理系统是为了访问数据库中的信息而使用的一个管理系统软件。它包含一组程序使用户可以进入、管理、查询数据库中数据。基于真实数据的位置，可以分为内存数据库管理系统和磁盘数据库管理系统。                             |
| DCL                 | Data Control Language，数据控制语言。                                                                                                                                |
| DDL                 | Data Definition Language，数据定义语言。                                                                                                                             |
| DFS                 | Distributed File System，分布式文件系统。DFS是一个通用术语，指代任何将文件存储在多个物理节点上并通过网络提供统一访问接口的系统。它不特指具体技术，而是一类系统的统称。<br>例如HDFS，Hadoop 分布式文件系统，它属于DFS中的一种，专为大数据场景设计，适合高吞吐量、批处理任务。 |
| DML                 | Data Manipulation Language，数据操纵语言。                                                                                                                           |
| DN                  | Data Node，和CN对应的概念。负责实际执行表数据的存储、查询操作。                                                                                                                        |
| ETCD                | Editable Text Configuration Daemon，分布式键值存储系统，用于共享配置和服务发现（服务注册和查找）。                                                                                           |
| ETL                 | Extract-Transform-Load，描述将数据从来源端经过抽取（extract）、转换（transform）、加载（load）至目的端的过程。                                                                                 |
| Extension Connector | Extension Connector是DWS提供的功能模块，使用它可以将SQL语句发送到集群外部的Spark，并在当前库中返回执行结果，实现跨集群处理数据。                                                                              |
| 备份                  | 备份件或者备份过程。指复制并归档计算机数据，当发生数据丢失事件时，可以用该复制并归档的数据来恢复原始数据。                                                                                                        |
| 备份和恢复               | 保护数据库防止由于媒介失效或人为错误造成的数据丢失过程中涉及的一组概念、过程及策略。                                                                                                                   |
| 备机                  | DWS双机方案中的一个节点，用于作为主机的备份，在主机异常时，备机会切换到主机状态，以确保能正常提供数据服务。                                                                                                      |
| 崩溃                  | 崩溃（或系统崩溃）指计算机或程序（例如软件应用程序或操作系统）异常终止的事件。出现错误后，通常会自动退出。有时出现恶意程序冻结或挂起直到崩溃上报服务记录崩溃的详细信息。对于操作系统内核关键部分的程序，整个计算机可能瘫痪（可能造成致命的系统错误）。                                  |
| 编码                  | 编码是指用代码来表示各组数据资料，使其成为可利用计算机进行处理和分析的信息。用预先规定的方法将文字、数字或其它对象编成数码，或将信息、数据转换成规定的电脉冲信号。                                                                            |
| 编码技术                | 呈现计算机软硬件识别的特定字符集数据的技术。                                                                                                                                       |

| 术语    | 解释                                                                                                                                                                           |
|-------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 表     | 表是由行与列组合成的。每一列被当作是一个字段。每个字段中的值代表一种类型的数据。例如，一个表可能有3个字段：姓名、城市和国家。这个表就会有3列：一列代表姓名，一列代表城市，一列代表国家。表中的每一行包含3个字段的内容，姓名字段包含姓名，城市字段包含城市，国家字段包含国家。                                     |
| 表空间   | 包含表、索引、大对象、长数据等数据的逻辑存储结构。表空间在物理数据和逻辑数据间提供了抽象的一层，为所有的数据库对象分配存储空间。表空间创建好后，创建数据库对象时可以指定该对象所属的表空间。                                                                               |
| 并发控制  | 在多用户环境下同时执行多个事务并保证数据完整性的一个DBMS服务。并发控制是DWS提供的一种多线程管理机制，用来保证多线程环境下在数据库中执行的操作是安全的和一致的。                                                                                          |
| 查询    | 向数据库发出的信息请求，包含更新、修改、查询或删除信息的请求。                                                                                                                                              |
| 查询操作符 | Query Operator，也称为查询迭代算子（Iterator）或查询节点（Query Tree Node）。一个查询的执行可以分解为一个或多个查询操作符，是构成一个查询执行的最基本单位。常见的查询操作符包括表扫描（Scan），表关联（Join），表聚集（Aggregation）等。                             |
| 查询片段  | 每一个查询任务都可以分解成为一个或者多个查询片段。每个查询片段由一个或多个查询操作符构成，可独立在节点上运行。通过数据流操作符与其它查询片段块交换数据。                                                                                                 |
| 持久性   | 数据库事务的ACID特性之一。在事务完成以后，该事务对数据库所作的更改便持久的保存在数据库之中，并不会被回滚。                                                                                                                      |
| 存储过程  | 存储过程（Stored Procedure）是在大型数据库系统中，一组为了完成特定功能的SQL语句集，经编译后存储在数据库中，用户通过指定存储过程的名称并设置参数（如果该存储过程带有参数）来执行它。                                                                          |
| 操作系统  | 操作系统OS（operating system）由引导程序加载到计算中，对计算机中其它程序进行管理。其它程序叫做应用或应用程序。                                                                                                             |
| 从备    | Secondary，为了保证集群的高可靠性，主、备间无法正常同步数据时，主节点会将日志同步到从备。如果主节点突然故障不可用，备节点会升主，并且升主成功后从从备节点上同步之前异常期间的日志。                                                                               |
| 大对象   | 大对象（Blob）在数据库中指使用二进制方式存储的数据。它通常可以用于存储视频、音频和图像等多媒体数据。                                                                                                                         |
| 递归查询  | 递归查询（RECURSIVE Query）是数据库查询中的一种高级技术，主要用于处理层次结构数据或需要逐层迭代计算的场景。它通过递归调用自身来实现对树形结构、图结构或链式关系的遍历和分析。在SELECT语法中，常通过WITH RECURSIVE格式来声明递归查询，递归查询的使用示例可以参见 <a href="#">SELECT</a> 章节。 |

| 术语   | 解释                                                                  |
|------|---------------------------------------------------------------------|
| 动态负载 | DWS动态负载是指基于系统中CPU、I/O、内存等资源的使用情况，自动调节并发作业的运行数量，避免因系统资源过载导致业务报错或无响应。 |
| 段    | 数据库中，一段指包含一个或多个区域的数据库中的一部分。区域是数据库的最小范围，由单元调用块组成。一个或多个段组成一个表空间。      |

## F~J

表 17-2 F~J 术语解释

| 术语       | 解释                                                                                                                                                                                                                                |
|----------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Failover | 指当某个节点出现故障时，自动切换到备节点上的过程。反之，从备节点上切换回来的过程称为Failback。                                                                                                                                                                               |
| FDW      | Foreign Data Wrapper，外部数据封装器。是Postgres提供的一个SQL接口，用于访问远程数据存储中的大数据对象，使DBA可以整合来自不相关数据源的数据，将它们存入数据库中的一个公共模型。                                                                                                                          |
| Freeze   | 在事务ID耗尽时由AutoVacuum Worker进程自动执行的操作。DWS会把事务ID记在行头，在一个事务取得一行时，通过比较行头的事务ID和事务本身的ID判断这行是否可见，而事务ID是一个无符号整数，如果事务ID耗尽，事务ID会跨过整数的界限重新计算，此时原先可见的行就会变成不可见的行，为了避免这个问题，Freeze操作会将行头的事务标记为一个特殊的事务ID，标记了这个特殊的事务ID的行将对所有事务可见，以此避免事务ID耗尽产生的问题。   |
| GDB      | GNU工程调试器，可以监控其它程序运行时的内部情况，或者其它程序要崩溃时发生了什么。GDB支持如下四种主要操作（使PDK功能更加强大），辅助查找缺陷。 <ul style="list-style-type: none"><li>● 启动程序，指定可能影响行为的任何因素。</li><li>● 特定条件下，停止程序。</li><li>● 程序停止时，检查发生了什么。</li><li>● 修改程序内容，尝试纠正一个缺陷并继续下一个。</li></ul> |
| GDS      | General Data Service，数据并行加载工具。向DWS导入数据时，需要将此工具部署到源数据所在的服务器上，使DN可以通过该工具获取数据。                                                                                                                                                       |
| GIN索引    | Generalized Inverted Index，通用倒排索引。作用为处理索引项为组合值的情况，查询时需要通过索引搜索出出现在组合值中的特定元素值。                                                                                                                                                      |

| 术语     | 解释                                                                                                                                                                                                              |
|--------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| GNU    | GNU计划，又称革奴计划，是由RichardStallman在1983年9月27日公开发起的。它的目标是创建一套完全自由的操作系统。GNU是“GNU's NotUnix”的递归缩写。Stallman宣布GNU应当发音为Guh-NOO以避免与new这个单词混淆（注：Gnu在英文中原意为非洲牛羚，发音与new相同）。Unix是一种广泛使用的商业操作系统的名称。技术上讲，GNU类似Unix。但是GNU却给了用户自由。 |
| gsql   | DWS交互终端。通过gsql能够以交互的方式输入查询，下发查询到DWS，然后查看查询结果。或者，也可以从文件中输入。此外，gsql还提供许多元命令和各种类似shell命令，协助脚本编写及自动化各种任务。                                                                                                           |
| GTM    | Global Transaction Manager，全局事务管理器。用于管理事务状态的部件。                                                                                                                                                                 |
| GUC    | Grand Unified Configuration，数据库运行参数。配置这些参数可以影响数据库系统的行为。                                                                                                                                                         |
| HA     | 高可用性（HighAvailability），通过尽量缩短因日常维护操作（计划）和突发的系统崩溃（非计划）所导致的停机时间，以提高系统和应用的可用性。                                                                                                                                     |
| HBA    | host-based authentication，主机认证。主机鉴权允许主机鉴权部分或全部系统用户。适用于系统所有用户或者使用Match指令的子集。该类型鉴权对于管理计算集群以及其它完全同质设备非常有用。总之，服务器上的三个文件以及客户端上的一个文件必须修改，为主机鉴权做准备。                                                                    |
| HDFS   | Hadoop Distributed File System，Apache Hadoop项目的一个子项目。一个高度容错的分布式文件系统，设计用于在低成本硬件上运行。HDFS提供高吞吐量应用程序数据访问功能，适合带有大型数据集的应用程序。                                                                                          |
| 服务器    | 为客户端提供服务的软硬件的组合。单独使用时，指运行服务器操作系统的计算机，也可以指提供服务的软件或者专用硬件。                                                                                                                                                         |
| 高级包    | DWS提供的具有一定逻辑和功能的存储过程、函数，这些具备功能的存储过程、函数统称为高级包。                                                                                                                                                                   |
| 隔离性    | 数据库事务的ACID特性之一。它是指一个事务内部的操作及使用的数据对其它并发事务是隔离的，并发执行的各个事务之间不能互相干扰。                                                                                                                                                 |
| 关系型数据库 | 创建在关系模型基础上的数据库。关系型数据库借助于集合代数等数学概念和方法来处理数据库中的数据。                                                                                                                                                                 |
| 归档线程   | 数据库打开归档功能时启动的一个线程，此线程用于将数据库日志归档到指定的路径。                                                                                                                                                                          |
| 故障接管   | 功能对等的系统部件对于故障部件的自动替换过程。系统部件包含处理器、服务器、网络、数据库等。                                                                                                                                                                   |
| 环境变量   | 定义进程操作环境某一方面的变量。例如，环境变量可以为主目录，命令搜索路径，使用终端或当前时区。                                                                                                                                                                 |

| 术语      | 解释                                                                                  |
|---------|-------------------------------------------------------------------------------------|
| 检查点     | 将数据库内存中某一时刻的数据存到磁盘的机制。DWS定期将已提交的事务数据和未提交的事务数据存到磁盘，这些数据用来和Redo日志一起在数据库重启和崩溃时恢复数据库。   |
| 加密      | 用于传输数据的功能。通过该功能，可以隐藏信息内容，防止非法使用。                                                    |
| 节点      | 将构成DWS集群环境的各台服务器（物理机或虚拟机）称为集群节点，简称节点。                                               |
| 纠错      | 系统自动识别软件和数据流上的错误并自动修正错误的能力，提升系统的稳定性和可靠性。                                            |
| 进程      | 在单个计算机上执行程序的实例。一个进程由一个或多个线程组成。其它进程不能接入某个进程已占用的线程。                                   |
| 基于时间点恢复 | PITR（Point-In-Time Recovery），基于时间点恢复是DWS备份恢复的一个特性，是指在备份数据和WAL日志正常的情况下，数据可以恢复到指定时间点。 |
| 记录      | 在关系型数据库中，每一条记录对应表中的每一行数据。                                                           |
| 集群      | 集群是由一组服务器和其它资源组成的一个单独的系统，可以实现高可用性。有的情况下，可以实现负载均衡及并行处理。                              |

K~O

表 17-3 K~O 术语解释

| 术语   | 解释                                                                                                                                                                                                                                                                                         |
|------|--------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| LLVM | LLVM命名最早源自于底层虚拟机（Low Level Virtual Machine）的缩写。LLVM是构架编译器（compiler）的框架系统，以C++编写而成，用于优化以任意程序语言编写的程序的编译时间（compile-time）、链接时间（link-time）、运行时间（run-time）以及空闲时间（idle-time），对开发者保持开放，并兼容已有脚本。<br><br>DWS LLVM动态编译技术可以为每个查询生成定制化的机器码用于替换原本的通用函数。通过减少实际查询时冗余的条件逻辑判断、虚函数调用并提高数据局域性，从而达到提升查询整体性能的目的。 |
| LVS  | Linux Virtual Server，虚拟服务器集群系统，用于负责集群的负载均衡。                                                                                                                                                                                                                                                |
| 逻辑复制 | 数据库主备或两个集群间的数据同步方式。区别于通过物理日志回放方式的物理复制，逻辑复制在两个集群间传输逻辑日志或通过逻辑日志对应的SQL语句实现数据同步。                                                                                                                                                                                                               |
| 逻辑日志 | 数据库修改的日志记录，可直接对应为SQL语句，一般为行级记录。区别于物理日志，物理日志是记录物理页面修改的日志。                                                                                                                                                                                                                                   |



| 术语         | 解释                                                                                                                                                                                                                   |
|------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 逻辑解码       | 逻辑解码是一种通过对xlog日志的反解实现将数据库表的所有持久更改抽取到一种清晰、易于理解的格式的处理过程。                                                                                                                                                               |
| 逻辑复制槽      | 在逻辑复制的环境下，逻辑复制槽用于防止Xlog被系统或VACUUM回收。DWS中用于记录逻辑解码位置的对象，提供创建、删除、读取、推进等多个SQL接口函数。                                                                                                                                       |
| MPP        | Massive Parallel Processing，大规模并行处理。指利用多个机器构成集群的架构方式，也称为集群（Cluster）系统。                                                                                                                                               |
| MVCC       | Multi-Version Concurrency Control，多版本并发控制。数据库并发控制协议的一种，它的基本算法是一个元组可以有多个版本，不同的查询可以工作在不同的版本上。一个基本的好处是读和写可以不冲突。                                                                                                         |
| NameNode   | NameNode是Hadoop系统中的一个中心服务器，负责管理文件系统的名字空间(namespace)以及客户端对文件的访问。                                                                                                                                                      |
| Node Group | 在DWS集群里Node Group指DN的集合，是集群中的子集群。从性质上可以分为存储子集群Storage Node Group和计算子集群Computing Node Group。存储子集群用来承载本地表的数据存储，而计算子集群用来承载查询的聚集、关联计算。                                                                                   |
| NULL FIRST | 在 SQL 中，NULL FIRST 是用于显式控制排序时 NULL 值位置的子句，通常出现在 ORDER BY 语句中。其核心作用是强制让 NULL 值的行排在非 NULL 值的行之前（即优先显示 NULL）。<br>当在 ORDER BY 中使用 NULL FIRST 时，无论排序是升序（ASC）还是降序（DESC），所有 NULL 值的行都会优先出现在结果集的最前面，非 NULL 值的行紧随其后（按排序规则排列）。 |
| OLAP       | Online Analytical Processing，联机分析处理。是数据仓库系统最主要的应用，专门设计用于支持复杂的分析操作，侧重对决策人员和高层管理人员的决策支持，可以根据分析人员的要求快速、灵活地进行大数据量的复杂查询处理，并且以一种直观而易懂的形式将查询结果提供给决策人员，以便准确把握企业（公司）的经营状况，了解对象的需求，制定正确的方案。                                    |
| OM         | Operations Management，运维管理模块。提供集群日常运维、配置管理的管理接口、工具。                                                                                                                                                                  |
| ORC        | Optimized Row Columnar，一种广泛使用的Hadoop系统结构化数据的文件格式，由Hadoop HIVE项目引入。                                                                                                                                                   |
| 客户端        | 连接或请求其它计算机或程序服务的计算机或程序。                                                                                                                                                                                              |
| 空闲空间管理     | 管理表内空闲空间的机制，通过记录每个表内空闲空间信息，并建立易于查找的数据结构，可以加速对空闲空间进行的操作（例如 INSERT）。                                                                                                                                                   |
| 跨集群        | DWS支持通过外表和Extension Connector访问当前DWS集群外的其他DBMS中的数据，这种行为称为跨集群。                                                                                                                                                        |
| 垃圾元组       | 是指使用DELETE和UPDATE语句删除的元组，DWS在删除元组时只是打个删除标记，由Vacuum线程清理这种垃圾元组。                                                                                                                                                        |

| 术语   | 解释                                           |
|------|----------------------------------------------|
| 列    | 字段的等效概念。在数据库中，表由一列或多列组成。                     |
| 逻辑节点 | 一个物理节点上可以安装多个逻辑节点。一个逻辑节点是一个数据库实例。            |
| 模式   | 数据库对象集，包括逻辑结构，例如表、视图、序、存储过程、同义名、索引、集群及数据库连接。 |
| 模式文件 | 用于决定数据库结构的SQL文件。                             |

P~T

表 17-4 P~T 术语解释

| 术语          | 解释                                                                                                                                                                                  |
|-------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Page        | DWS数据库关系对象结构中行存的最小存储单元。一个页（Page）大小为默认为8KB。默认情况下，页大小在数据库初始化时确定，并且无法动态更改。                                                                                                             |
| PostgreSQL  | PostgreSQL是一个开源的关系数据库管理系统(DBMS)，由全球志愿者团队开发。PostgreSQL不受任何公司或个体所控制，源代码免费使用。                                                                                                          |
| Postgres-XC | 一款多节点同步，读写可扩展的PostgreSQL集群数据库。                                                                                                                                                      |
| Postmaster  | 数据库服务启动时启动的一个线程。用于监听来自集群其它节点或客户端的连接请求。<br>主机上监听到备机连接请求，并接受后，就会创建一个WAL Sender线程，用于处理与备机的交互。                                                                                          |
| RHEL        | Red Hat Enterprise Linux，红帽企业Linux。                                                                                                                                                 |
| REDO日志      | 记录对数据库进行操作的日志，这些日志包含重新执行这些操作所需要的信息。当数据库故障时，可以利用REDO日志将数据库恢复到故障前的状态。                                                                                                                 |
| SCTP        | Stream Control Transmission Protocol，流控制传输协议。是IETF于2000年新定义的一个传输层协议。是提供基于不可靠传输业务的协议之上的可靠的数据报传输协议。SCTP的设计用于通过IP网传输SCN窄带信令消息。                                                         |
| Savepoint   | 保存点。是一种在关系数据库管理系统中实现子事务（也称为嵌套事务）的方法。在一个长事务中，可以把操作过程分成几部分，前面部分执行成功后，可以建一个保存点，若后面的执行失败，则回滚到这个保存点即可，无需回滚整个事务。保存点对于在数据库应用程序中实现复杂错误恢复很有用。如果在多语句事务中发生错误，则应用程序能够从错误中恢复（通过回滚到保存点）而无需中止整个事务。 |

| 术语                          | 解释                                                                                                                                                                                              |
|-----------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| Session                     | 数据库系统在接收到应用程序的连接请求时，为该连接创建的一个任务。它被Session Manager管理，完成一些初始化任务，执行用户的所有操作。                                                                                                                        |
| Shared-nothing architecture | 无共享架构是一种分布式计算架构，这种架构中不存在集中共享CPU、存储的状态，这种架构具有非常强的扩展性。                                                                                                                                            |
| SIMD                        | Single Instruction Multiple Data，即单指令多数据，是一种并行计算技术，允许一条指令同时处理多个数据，从而显著提升计算密集型任务的性能。                                                                                                             |
| SLES                        | SUSE Linux Enterprise Server，由SUSE提供的企业级Linux操作系统。                                                                                                                                              |
| SMP                         | Symmetric Multi-Processing，对称多处理技术，是指在一台计算机上汇集了一组处理器（多CPU），各CPU之间共享内存子系统以及总线结构。操作系统必须支持多任务和多线程处理，以使得SMP系统发挥高效的性能。数据库领域的SMP并行技术，一般指利用多线程技术实现查询的并行执行，以充分利用CPU资源，从而提升查询性能。                         |
| SQL                         | Structure Query Language，结构化查询语言。数据库的标准查询语言。它可以分为数据定义语言（DDL），数据操纵语言（DML）和数据控制语言（DCL）。                                                                                                           |
| SSL                         | Secure Socket Layer，安全套接层。SSL是Netscape公司率先采用的网络安全协议。它是在传输通信协议（TCP/IP）上实现的一种安全协议，采用公开密钥技术。SSL广泛支持各种类型的网络，同时提供三种基本的安全服务，它们都使用公开密钥技术。SSL支持服务通过网络进行通信而不损害安全性。它在客户端和服务端之间创建一个安全连接。然后通过该连接安全地发送任意数据量。 |
| 收敛比                         | 交换机下行带宽与上行带宽的比值。收敛比越高，流量收敛程度越大，丢包越严重。                                                                                                                                                           |
| TCP                         | Transmission Control Protocol，传输控制协议。用于将数据信息分解成信息包，使之经过IP协议发送；并对利用IP协议接收来的信息包进行校验并将其重新装配成完整的信息。TCP是面向连接的可靠协议，能够确保信息的无误发送。                                                                       |
| trace                       | 一种特殊的日志记录方法，用来记录程序执行的信息。程序员使用该信息进行纠错。另外，根据trace日志中信息的类型和内容，有经验的系统管理员或技术支持人员以及软件监控工具诊断软件常见问题。                                                                                                    |
| 逃逸字符                        | 在数据库中，逃逸字符（Escape Character）是一种特殊字符，用于转义其他字符，它的主要作用是让数据库系统将原本具有特殊含义的字符当作普通字符处理，让数据库识别并正确处理那些可能与SQL语法冲突的字符（如引号、特殊符号等）。常见的逃逸字符有反斜杠\或双引号"。                                                         |
| 全备份                         | 备份整个数据库集群。                                                                                                                                                                                      |

| 术语     | 解释                                                                                                                                                                                          |
|--------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 全量同步   | DWS双机方案中的一种数据同步机制，是指把主机中的所有数据同步给备机。                                                                                                                                                         |
| 日志文件   | 计算机记录自身活动的记录。                                                                                                                                                                               |
| 事务     | 数据库管理系统执行过程中的一个逻辑单位，由一个有限的数据库操作序列构成，事务必须满足ACID原则。                                                                                                                                           |
| 数据     | 事实或指令的一种表达形式，适用于人为或自动的通信、解释或处理。数据包含常量、变量、阵列和字符串。                                                                                                                                            |
| 数据重分布  | 用户改变数据的分布方式后，数据表在节点间重新分布的过程。                                                                                                                                                                |
| 数据分布   | 表数据在分布式环境中的分布方式（Distribution），即数据表以何种方式打散存储到各个数据库实例上去。具体的分布方式可以有：散列（Hash）方式，复制方式（Replication）和随机方式（Random）。散列方式根据元组中指定字段的取值算得哈希值，根据节点与哈希值的映射关系获得该元组的目标存储位置。复制方式将元组复制到所有节点上。随机方式将数据随机分布到各节点。 |
| 数据分区   | 数据分区是指在一个数据库实例内部，将表按照划分为多个数据互不重叠的部分（Partition）。具体的分区方式可以有：范围分区（Range），它根据元组中指定字段的取值所处的范围映射到目标存储位置。                                                                                          |
| 数据库    | 数据库是存储在一起的相关数据的集合，这些数据可以被访问，管理以及更新。同一视图中，数据库可以根据存储内容类型分为以下几类：数目类、全文本类、数字类及图像类。                                                                                                              |
| 数据库实例  | 一个数据库实例是一个DWS进程以及它控制的数据库文件。DWS在一个物理节点上安装多个数据库实例，集群各节点上所安装的GTM、CM、CN、DN统称为实例。一个数据库实例也被称为一个逻辑节点。                                                                                              |
| 数据库双机  | DWS提供的高可靠性双机方案。在此方案中，每个DWS逻辑节点标识为主机或备机。在同一时间内，只有一个DWS被标识为主机。双机初次建立时，主机会对每个备机数据做全量同步，然后做增量同步。双机建立之后的运行过程中，主机能接受数据读和写的操作请求，备机只做日志同步。                                                          |
| 数据库文件  | 保存用户数据和数据库系统内部数据的二进制文件。                                                                                                                                                                     |
| 数据流操作符 | 负责查询片段间交换数据的操作符。根据数据流的输入、输出关系，可以细分为聚合流（Gather）、广播流（Broadcast）和重分布流（Redistribution）。聚合流将数据从多个查询片段聚合到一个。广播流将数据从一个查询片段向多个传输。重分布流则将多个查询片段的数据，按照一定规则重组后向多个传输。                                    |
| 数据字典   | 数据字典是一系列只读的表，用来提供数据库的信息。这些信息包括：数据库设计信息、存储过程信息、用户权限、用户统计数据、数据库进程信息、数据库增长统计数据和数据库性能统计数据。                                                                                                      |
| 死锁     | 为使用同一资源而产生的无法解决的争用状态。                                                                                                                                                                       |

| 术语   | 解释                                                                             |
|------|--------------------------------------------------------------------------------|
| 索引   | 数据库索引，是数据库管理系统中一个排序的数据结构，以协助快速查询、更新数据库表中数据。                                    |
| 统计信息 | 数据库使用统计信息估算查询代价，以查找代价最小的执行计划，统计信息一般是数据库自动收集的，包括表级信息（元组数、页面数等）和列级信息（列的值域分布直方图）。 |
| 停用词  | 在信息检索中，为节省存储空间和提高搜索效率，在处理自然语言数据（或文本）之前或之后会自动过滤掉某些字或词，这些字或词即被称为Stop Words（停用词）。 |

U~Z

表 17-5 U~Z 术语解释

| 术语           | 解释                                                                                                                                                                                                                                            |
|--------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| UNLOGGED 表   | <p>即非日志表，Unlogged表是一种特殊类型的表，其数据操作不记录预写日志（WAL，Write-Ahead Logging）。这类表在特定场景下能显著提升写入性能，但是非日志表在冲突、执行操作系统重启、强制重启、切断电源操作或异常关机后会被自动截断，会造成数据丢失的风险。非日志表中的内容也不会被复制到备服务器中。在非日志表中创建的索引也不会被自动记录。</p> <p><b>CREATE TABLE</b>语法中，指定UNLOGGED参数，则创建为非日志表。</p> |
| Vacuum       | 数据库定期启动的清理垃圾元组的线程，根据配置参数可以同时启动多个。                                                                                                                                                                                                             |
| V2表          | 指的是建表环节时，执行CREATE TABLE语法中定义的colversion取值为2.0的表，表示列存表的每列合并存储在一个文件中，文件名以relfilenode.C1.0命名，数据存储在本地盘。存算一体场景下，不指定colversion取值时，用户创建的列存表默认为V2表。                                                                                                   |
| V3表          | 指的是建表环节时，执行CREATE TABLE语法中定义的colversion取值为3.0的表，即存算分离表，表示列存表的每列合并存储在一个文件中，文件名以C1_field.0命名，数据存储在OBS文件系统。存算分离场景下，不指定colversion取值时，用户创建的列存表默认为V3表。                                                                                              |
| verbose      | verbose选项指定显示在屏幕上的处理信息。                                                                                                                                                                                                                       |
| WAL          | Write-Ahead Logging，预写日志系统。实现事务日志的标准方法，是指对数据文件（表和索引的载体）持久化修改之前必须先持久化相应的日志。                                                                                                                                                                    |
| WAL Receiver | 数据库复制时备机创建的一个线程的名称。此线程用于从主机接收数据、命令，并反馈确认信息至主机。一个备机只有一个WAL Receiver线程。                                                                                                                                                                         |

| 术语         | 解释                                                                                                                                                        |
|------------|-----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| WAL Sender | 数据库复制过程中，主机接收到备机的连接请求后创建的一个线程的名称。此线程用于发送命令、数据到备机，并从备机接收信息。一个主机可能会有多个WAL Sender线程，每一个WAL Sender线程对应一个备机的一个连接请求。                                            |
| WAL Writer | 数据库启动时创建的一个写Redo日志的线程，用于将内存中的日志写入到持久性设备（如：磁盘）。                                                                                                            |
| WLM        | WorkLoad Manager，负载管理。DWS中系统资源控制和分配的模块。                                                                                                                   |
| Xlog       | 表示事务日志，一个逻辑节点中只有一个，不允许创建多个Xlog文件。                                                                                                                         |
| xDR        | 详单。用户面和信令面详单的统称，包括CDR和UFDR、TDR和SDR。                                                                                                                       |
| 网络备份       | 网络备份为各种平台提供一套完整的、灵活的数据保护方案。平台包含Windows、UNIX及Linux。网络备份支持备份、归档、恢复计算机上的文件、文件夹或目录、卷或分区。                                                                      |
| 谓词         | 谓词（Predicate）指的是一个逻辑表达式，用于筛选或限定数据。它本质上是一个返回布尔值(TRUE/FALSE/NULL)的条件表达式。像WHERE、CHECK及JOIN子句中都会用到谓词。例如WHERE salary > 5000，“salary > 5000”就是谓词。               |
| 谓词列        | 谓词列指的是在谓词表达式里被引用的列。例如，在salary > 5000这个谓词中，salary就是谓词列。若查询中的谓词列存在索引，查询优化器可能会利用该索引来加速数据的过滤，这种情况被称为“索引扫描”。DWS会收集谓词列的统计信息（9.1.0.100及以上集群版本支持），以此来辅助生成更优的查询计划。 |
| 物理节点       | 一个物理机器称为一个物理节点。                                                                                                                                           |
| 物化视图       | 物化视图（Materialized View）是数据库中一种特殊类型的数据库对象。它将复杂计算的查询结果预计算并存储在数据库中，实现加速查询的目的。                                                                                |
| 系统表        | 存储数据库元信息的表，元信息包括数据库中的用户表、索引、列、函数和数据类型等。                                                                                                                   |
| 下推         | DWS是分布式数据库，其可以利用多DN分布式并行执行查询计划，即将CN中的查询计划下发到各DN中并行执行。这种行为称为下推。与将数据抽取到CN上执行查询的方式相比，下推可以大幅提升查询性能。                                                           |
| 压缩         | 数据压缩，信源编码，或比特率降低涉及使用相比原来较少比特的编码信息。压缩可以是有损或无损。无损压缩通过识别和消除统计冗余降低比特位。无损压缩中没有信息丢失。有损压缩识别并删除次要信息，减少了比特位。减少数据文件大小的方法被普遍称为数据压缩，尽管其正式名称为源编码（数据源的编码，然后将其存储或传输）。    |

| 术语       | 解释                                                                                                |
|----------|---------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 一致性      | 数据库事务的ACID特性之一。在事务开始之前和事务结束以后，数据库的完整性约束没有被破坏。                                                     |
| 元数据      | 用来定义数据的数据。主要是描述数据自身信息，包含源、大小、格式或其它数据特征。数据库字段中，元数据用于理解以及诠释数据仓库的内容。                                 |
| 原子性      | 数据库事务的ACID特性之一。整个事务中的所有操作，要么全部完成，要么全部不完成，不可能停滞在中间某个环节。事务在执行过程中发生错误，会被回滚到事务开始前的状态，就像这个事务从来没有执行过一样。 |
| Zhparser | Zhparser是一个针对中文全文检索的扩展插件。它的主要功能是提供中文分词支持，使DWS能够更高效地处理中文文本的搜索和分析。                                  |
| 在线扩容     | 在线扩容是指DWS扩容重分布过程中支持数据持续入库、查询业务不中断。                                                                |
| 脏页面      | 已经被修改且未写入持久性设备的页面。                                                                                |
| 增量备份     | 基于上次有效备份之后对文件修改的备份。                                                                               |
| 增量同步     | DWS双机方案中的一种数据同步机制，是指把主机中数据增量同步给备机，即只同步主备间有差异的数据。                                                  |
| 主机       | DWS数据库双机系统中接受数据读写操作的节点，和所有备机一起协同工作。在同一时间内，双机系统中只有一个节点被标识为主机。                                      |
| 主题词      | 在标引和检索中用于表达文献主题的规范化的词或词组。                                                                         |
| 转储文件     | 转储文件是一种特定类型的trace文件。转储文件为响应事件过程中一次性输出的诊断数据，trace文件指诊断数据的连续输出。                                     |
| 资源池      | 资源池是DWS提供的一种资源划分的配置机制。通过将用户绑定到资源池，来限定其所执行作业的优先级及能够利用到的资源。                                         |
| 租户       | 数据库业务用户在给定的计算资源（cpu，内存和io）和存储资源下执行业务，通过资源管理和隔离，达成业务的服务等级协定（SLA）。                                  |
| 最小恢复点    | 最小恢复点是DWS提供的数据库一致性保障手段之一。最小恢复点特性可以在DWS启动时检查出WAL日志和持久化到磁盘的数据的不一致性，并提示用户进行处理。                       |

# 18 实时数仓

## 18.1 实时数仓简介

实时数仓在大规模数据查询和分析能力基础上，提供高并发、高性能、低时延、低成本的事务处理能力。

### 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

实时数仓需要支持将insert+upsert+update等操作实时快速入库，数据来源于上游的其他数据库或者应用，同时要求入库后的数据要能及时查询，对于查询的效率要求很高。

目前DWS传统数仓已有的行存表或者列存表都无法同时满足实时入库和实时查询两个诉求。其中行存表实时入库能力强，支持高并发更新，但是磁盘占用高，查询效率低；列存表数据压缩率高，AP查询性能好，但是不能很好的支持并发更新，并发入库存在严重的锁冲突。

为了解决上面的问题，需要在使用列存储格式尽量降低磁盘占用的同时，支持高并发的更新操作入库以及高性能的查询效率。DWS的实时数仓中的HStore表就是针对这种情况设计和实现的，面向对于实时入库和实时查询有较强诉求的场景，同时拥有处理传统TP场景的事务能力。

DWS提供的实时数仓中实现了一种全新的HStore表，可以做到单条或者小批量IUD操作的高并发实时入库，也可以支持大批量的定期入库。数据入库提交后即可查询，无任何时延。支持主键等传统索引能力去重和加速点查，也支持分区、多维字典、局部排序等方式进一步加速AP查询，也可以在TPCC这种强事务压力场景下保证数据强一致性。



说明

- 实时数仓的HStore表仅8.2.0.100及以上集群版本支持。
- 实时数仓为一库两用，生产即分析；适用于交易、分析混合型业务场景。关于如何创建实时数仓请参见[创建DWS存算一体集群](#)。
- HStore表支持冷热数据管理，具体可参考[冷热数据管理](#)，该功能仅8.2.0.101及以上集群版本支持。
- HStore表是实时数仓中设计的一种表类型，与SQL参数hstore没有任何关系。

与标准数仓的区别

实时数仓与标准数仓是DWS的两种规格不一样的数仓，在使用上也存在一定差异，具体可参考[表18-1](#)进行对比分析。

表 18-1 实时数仓与标准数仓的差异

| 数仓类型  | 标准数仓（存算一体1:8云盘规格）                          | 实时数仓（存算一体1:4云盘规格）                                           |
|-------|--------------------------------------------|-------------------------------------------------------------|
| 适用场景  | 融合分析业务，一体化OLAP分析场景。主要应用于金融、政企、电商、能源等领域。    | 实时入库+分析混合业务，上游数据实时入库+数据入库后实时高效查询场景。主要用于电商、金融等实时入库要求高的场景。    |
| 产品优势  | 性价比高，使用场景广泛。支持冷热数据分析，存储、计算弹性伸缩，无限算力、无限容量等。 | 混合负载，入库性能强。提供与列存相当的高性能查询效率与高压缩率的数据压缩能力。同时拥有处理传统TP场景的事务能力。   |
| 功能特点  | 支持海量数据离线处理和交互查询，数据规模大、复杂数据挖掘具有很好的性能优势。     | 支持海量数据高并发的更新操作入库以及高性能的查询效率。在数据规模大、入库并发高、查询要求高的场景下具有很好的性能优势。 |
| SQL语法 | SQL语法兼容性高，语法通用，易于使用。                       | 兼容列存语法。                                                     |
| GUC参数 | 丰富的GUC参数，根据客户业务场景适配最适合客户的数仓环境。             | 兼容标准数仓GUC参数，同时支持实时数仓调优参数。                                   |

技术特点

- 完整的事务一致性

体现在数据插入或者更新后提交即可见，不存在时延；并发更新后数据保证强一致，不会出现乱序导致的结果预期不一致。

- 查询性能好

多表关联等复杂AP查询场景下，更完善的分布式查询计划与分布式执行器带来的性能优势，支持复杂的子查询和存储过程。
- 入库快

彻底解决列存CU锁冲突问题，支持高并发的更新入库操作，典型场景下，并发更新性能是之前的百倍以上。
- 高压缩

数据在MERGE进入列存主表后，按列存储具有天然的压缩优势，能极大地节省磁盘空间与IO资源。
- 查询加速

支持主键等传统索引能力去重和加速点查，也支持分区、多维字典、局部排序等方式进一步加速AP查询。

行存、列存、HStore 表对比

表 18-2 行存、列存、HStore 表对比

| 表类型    | 行存表                                            | 列存表                                                    | HStore表                                                              |
|--------|------------------------------------------------|--------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------|
| 数据存储方式 | 以元组为单位，将每一条数据的所有属性值存储到临近的空间里。                  | 以CU（Compress Unit）为单位，将单个属性的所有值存储到临近的空间里。              | 数据主要以CU形式存储在列存主表上，对于被更新的列、小批量插入的数据将被序列化后存储到新设计的Delta表上。              |
| 数据写入   | 行存压缩暂未商用，数据按原始状态存储，磁盘空间占用较大。                   | 按列存储时，由于属性值类型相同具有天然的压缩优势。数据写入时能极大节省IO资源与磁盘空间占用。        | 批量插入的数据直接写入CU，具有与列存一致的压缩优势。<br>被更新的列、小批量插入的数据会序列化后压缩。同时定期merge到主表CU。 |
| 数据更新   | 数据按行更新，没有CU锁问题，并发更新（update/upsert/delete等）性能好。 | 即使更新单条数据，也要获取整个CU的锁，基本无法支持并发更新（update/upsert/delete等）。 | 彻底解决列存更新的CU锁问题，并发更新（update/upsert/delete等）的性能达到行存的60%以上。             |
| 数据读取   | 按行读取，即使只需访问某一列的数据，也需要将一整行的数据取出。查询性能较差。         | 按列读取时只需访问该列的CU，再加上CU的压缩优势导致需要占用的IO资源更少，读取性能很好。         | 对于列存主表的数据按列读取，对于被更新的列、小批量插入的数据会反序列化后取出，数据merge到主表后具有与列存一致的数据读取优势。    |

| 表类型  | 行存表                                               | 列存表                                     | HStore表                                                       |
|------|---------------------------------------------------|-----------------------------------------|---------------------------------------------------------------|
| 优点   | 并发更新性能好。                                          | 查询性能好，磁盘占用空间少。                          | 并发更新性能好，数据MERGE后具有与列存一致的查询性能优势与压缩优势。                          |
| 缺点   | 占用磁盘空间多，查询性能差。                                    | 基本无法支持并发更新。                             | 需要后台常驻线程对HStore表进行merge清理操作。先merge到CU主表再进行清理，与SQL语法中的Merge无关。 |
| 适用场景 | 1. 更新删除操作频繁的TP事务场景。<br>2. 点查询（基于索引的、返回数据量小的简单查询）。 | 1. 查询分析为主的AP场景。<br>2. 数据量大，存入后的更新删除操作少。 | 1. 实时并发入库场景。<br>2. 需要支持高并发的更新入库操作以及高性能的查询效率。                  |

## 18.2 支持与限制

实时数仓兼容所有列存语法，具体情况如下：

表 18-3 支持的语法

| 语法                         | 是否支持 |
|----------------------------|------|
| CREATE TABLE               | 支持   |
| CREATE TABLE LIKE          | 支持   |
| DROP TABLE                 | 支持   |
| INSERT                     | 支持   |
| COPY                       | 支持   |
| SELECT                     | 支持   |
| TRUNCATE                   | 支持   |
| EXPLAIN                    | 支持   |
| ANALYZE                    | 支持   |
| VACUUM                     | 支持   |
| ALTER TABLE DROP PARTITION | 支持   |
| ALTER TABLE ADD PARTITION  | 支持   |

| 语法                             | 是否支持 |
|--------------------------------|------|
| ALTER TABLE SET WITH OPTION    | 支持   |
| ALTER TABLE DROP COLUMN        | 支持   |
| ALTER TABLE ADD COLUMN         | 支持   |
| ALTER TABLE ADD NODELIST       | 支持   |
| ALTER TABLE CHANGE OWNER       | 支持   |
| ALTER TABLE RENAME COLUMN      | 支持   |
| ALTER TABLE TRUNCATE PARTITION | 支持   |
| CREATE INDEX                   | 支持   |
| DROP INDEX                     | 支持   |
| DELETE                         | 支持   |
| ALTER TABLE 其他                 | 支持   |
| ALTER INDEX                    | 支持   |
| MERGE                          | 支持   |
| SELECT INTO                    | 支持   |
| UPDATE                         | 支持   |
| CREATE TABLE AS                | 支持   |

约束限制

1. 当需要使用HStore表时，需要同步修改以下几个参数的默认值，否则会导致HStore表性能严重劣化。  
9.1.1.100集群版本开始推荐的参数修改配置是：  
autovacuum\_max\_workers\_hstore=3，autovacuum\_max\_workers=2，  
autovacuum\_max\_workers\_col=2，autovacuum=true。
2. 8.2.1及以上版本支持列存索引脏数据清理，频繁更新入库的场景下能有效控制索引空间，提高入库与查询性能。
3. 9.1.1.100集群版本hstore表脏页清理依赖列存vacuum和异步排序两个机制协同工作，默认小于1000行的CU被定性为小CU。脏页中小CU会通过异步排序的机制完成合并，非小CU通过列存vacuum重写到新的文件。列存vacuum受阈值参数colvacuum\_threshold\_scale\_factor控制。
4. 当使用HStore异步排序功能时，需要注意：  
异步排序期间可能会阻塞部分数据的DML操作，最大的阻塞粒度为异步排序的行数阈值，因此在反复DML的场景下不建议使用此功能。

18.3 实时数仓语法

### 18.3.1 CREATE TABLE

#### 功能描述

在当前数据库中创建一个新的空白HStore表，该表由命令执行者所有。

实时数仓提供创建HStore表DDL语句。创建HStore表DDL需要指定enable\_hstore为true, 同时需要将orientation属性设置为column。

 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

#### 注意事项

- 创建HStore表时，必须确保数据库GUC参数设置满足以下条件：
  - autovacuum设置为on。
  - autovacuum\_max\_workers\_hstore, autovacuum\_max\_workers, autovacuum\_max\_workers\_col取值大于0。
- 创建HStore表的用户需要拥有schema cstore的USAGE权限。
- 表级参数enable\_delta与enable\_hstore无法同时开启，因为enable\_delta用于控制普通列存表的delta开启，会与enable\_hstore冲突。
- 每一个HStore表绑定一张delta表，delta表的oid记录在pg\_class中reldeltaidx字段（reldelta字段被列存表的delta表使用）。

#### 语法格式

```
CREATE TABLE [IF NOT EXISTS] table_name
({ column_name data_type
 | LIKE source_table [like_option [...]] })
[, ...]
[WITH ({storage_parameter = value} [, ...])]
[TABLESPACE tablespace_name]
[DISTRIBUTE BY HASH (column_name [,...])]
[TO { GROUP groupname | NODE (nodename [, ...]) }]
[PARTITION BY {
 {RANGE (partition_key) (partition_less_than_item [, ...]) }
} [{ ENABLE | DISABLE } ROW MOVEMENT]];
其中like选项like_option为：
{ INCLUDING | EXCLUDING } { DEFAULTS | CONSTRAINTS | INDEXES | STORAGE | COMMENTS | PARTITION
| RELOPTIONS | DISTRIBUTION | ALL }
```

#### 列存表的 Delta 表差异

表 18-4 HStore 表与列存表的辅助 Delta 表差异

| 数仓类型 | 列存的delta表    | HStore的delta表 | HStore Opt的delta表 |
|------|--------------|---------------|-------------------|
| 表结构  | 与列存主表的表定义一致。 | 与主表定义不一致。     | 不同于主表，与HStore表相同。 |

| 数仓类型 | 列存的delta表                                            | HStore的delta表                                              | HStore Opt的delta表                                                        |
|------|------------------------------------------------------|------------------------------------------------------------|--------------------------------------------------------------------------|
| 功能   | 用于暂存小批量insert的数据，满阈值后再merge到主表，避免直接insert到主表产生大量小CU。 | 用于持久化存储update/delete/insert信息。在产生故障后用于恢复内存更新链等管理并发更新的内存结构。 | 用于持久化存储update/delete/insert信息。在产生故障后用于恢复内存更新链等管理并发更新的内存结构。相比HStore进一步优化。 |
| 缺陷   | 来不及merge导致delta表膨胀，影响查询性能，同时无法解决并发update的锁冲突问题       | 依赖后台常驻autovacuum来做merge操作。                                 | 依赖后台常驻autovacuum来做merge操作。                                               |

| 数仓类型 | 列存的delta表               | HStore的delta表                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                              | HStore Opt的delta表                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                    |
|------|-------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 规格差异 | 不支持同一CU的并发，适合并发更新较少的情况。 | <div><div>1. 插入和更新限制</div><div><ul style="list-style-type: none"><li>MERGE INTO操作不支持并发更新同一行或对同一键进行重复更新。</li><li>不支持并发update或delete同一行，会触发报错。</li></ul></div><div><div>2. 索引和查询限制</div><div><ul style="list-style-type: none"><li>索引不支持数组条件过滤、IN 表达式过滤、部分索引或表达式索引。</li><li>索引不支持失效处理。</li></ul></div></div><div><div>3. 表结构和操作限制</div><div><ul style="list-style-type: none"><li>在进行分区交换或 relfilenode 操作时，确保交换的表都是 HStore 表。</li><li>不支持update修改分布列，不建议update修改分区列（不报错，但性能非常差）。</li></ul></div></div></div> | <div><div>1. 插入和更新限制</div><div><ul style="list-style-type: none"><li>MERGE INTO操作不支持并发更新同一行或对同一键进行重复更新。</li><li>不支持并发update或delete同一行，会触发报错。</li><li>hstore_opt不支持跨分区upsert更新。</li></ul></div><div><div>2. 索引和查询限制</div><div><ul style="list-style-type: none"><li>支持bitmap索引。</li><li>支持全局字典。</li><li>bitmap_columns 必须在建表时确定，一旦设置后不允许修改。</li><li>opt 版本不支持SMP streaming透传参数。在需要分区剪枝的多表关联查询中，避免使用复制表或设置query_dop。</li></ul></div></div><div><div>3. 表结构和操作限制</div><div><ul style="list-style-type: none"><li>不支持update修改分布列，不支持update修改分区列。</li><li>enable_hstore_opt 属性需在创建表时设定，且不可更改。</li></ul></div></div></div> |

| 数仓类型 | 列存的delta表                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                        | HStore的delta表 | HStore Opt的delta表 |
|------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|---------------|-------------------|
| 入库建议 | <div>1. 综合入库、查询和空间情况，建议选择hstore_opt表，微批copy无更新入库场景性能要求高的情况下选择hstore表。</div> <div>2. HStore/HStore Opt共同点：<ul style="list-style-type: none"><li>• update入库性能差，建议修改为upsert。</li><li>• delete入库，确定计划走索引扫描即可，用JDBC batch方式入库最佳。</li><li>• merge into入库建议在单次入库数据量超过100W/dn，且无并发数据保证无重复的情况下使用。</li><li>• 尽量避免对冷分区的数据进行修改和新增。</li></ul></div>                                                                                                                                                                                                                                                                           |               |                   |
| 点查建议 | <div>1. 综合点查场景，建议使用HStore Opt表。</div> <div>2. HStore/HStore Opt共同点：<br/>在等值过滤条件使用最多且distinct值分布相对均匀的一个列上创建二级分区。</div> <div>3. HStore的点查建议：<ul style="list-style-type: none"><li>• 使用主键之外的索引加速不能得到预期效果，不建议开启。</li><li>• 如果数据类型多为numeric或者16字节以内的字符串，建议使用turbo加速。</li></ul></div> <div>4. HStore Opt的点查建议：<ul style="list-style-type: none"><li>• 除了二级分区之外的等值过滤列，如果过滤条件涉及的列在查询中基本固定，使用cbtree索引，如果不断变化建议使用GIN索引，注意创建索引的列数不要超过5列。</li><li>• 所有涉及等值过滤的字符串列，都可以建表时指定bitmap索引，不限列数，但后续不可修改。</li><li>• 时间范围过滤的列，指定为分区列。</li><li>• 点查返回数据量超过10W/dn的场景，索引扫描的性能提升有限，建议针对这种情况使用guc参数enable_seqscan对比测试，灵活选择。</li></ul></div> |               |                   |

参数说明

- **IF NOT EXISTS**  
指定IF NOT EXISTS时，若不存在同名表，则可以成功创建表。若已存在同名表，创建时不会报错，仅会提示该表已存在并跳过创建。
- **table\_name**  
要创建的表名。  
表名长度不超过63个字符，以字母或下划线开头，可包含字母、数字、下划线、\$、#。
- **column\_name**  
新表中要创建的字段名。  
字段名长度不超过63个字符，以字母或下划线开头，可包含字母、数字、下划线、\$、#。



- **data\_type**  
字段的数据类型。
- **LIKE source\_table [ like\_option ... ]**  
LIKE子句声明一个表，新表自动从这个表中继承所有字段名及其数据类型。  
新表与原表之间在创建动作完毕之后是完全无关的。在原表做的任何修改都不会传播到新表中，并且也不可能在扫描原表的时候包含新表的数据。  
被复制的列并不使用相同的名字进行融合。如果明确的指定了相同的名字或者在另外一个LIKE子句中，将会报错。  
HStore表只能从HStore表中进行继承。
- **WITH ( { storage\_parameter = value } [, ... ] )**  
这个子句为表指定一个可选的存储参数。
  - **ORIENTATION**  
指定表数据的存储方式，即时序方式、行存方式、列存方式，该参数设置成功后就不再支持修改。对于HStore表，应当使用列存方式，同时设置enable\_hstore为on。  
取值范围：
    - **TIMESERIES**，表示表的数据将以时序方式存储。
    - **COLUMN**，表示表的数据将以列存方式存储。
    - **ROW**，表示表的数据将以行方式存储。默认值：ROW。
  - **COMPRESSION**  
指定表数据的压缩级别，它决定了表数据的压缩比以及压缩时间。一般来讲，压缩级别越高，压缩比越大，压缩时间也越长；反之亦然。实际压缩比取决于加载的表数据的分布特征。  
取值范围：HStore表和列存表的有效值为LOW、MIDDLE或HIGH。默认值为LOW。  
暂不支持行存表压缩。
  - **COMPRESSLEVEL**  
指定表数据同一压缩级别下的不同压缩水平，它决定了同一压缩级别下表数据的压缩比以及压缩时间。对同一压缩级别进行了更加详细的划分，为用户选择压缩比和压缩时间提供了更多的空间。总体来讲，此值越大，表示同一压缩级别下压缩比越大，压缩时间越长；反之亦然。该参数只对时序表和列存表有效。  
取值范围：0~3  
默认值：0
  - **MAX\_BATCHROW**  
指定了在数据加载过程中一个存储单元可以容纳记录的最大数目。该参数只对时序表和列存表有效。  
取值范围：10000~60000  
默认值：60000
  - **PARTIAL\_CLUSTER\_ROWS**  
指定了在数据加载过程中进行将局部聚簇存储的记录数目。该参数只对时序表和列存表有效。

取值范围：600000~2147483647

默认值：4,200,000

- enable\_delta

指定了在列存表是否开启delta表。对HStore表不能开启该参数。

默认值：off

- enable\_hstore

指定了是否创建为HStore表（基于列存表实现）。该参数只对列存表有效。该参数仅8.2.0.100及以上集群版本支持。

默认值：off

### 说明

打开该参数时必须设置以下GUC参数用于保证HStore表的清理，推荐值如下：

autovacuum=on, autovacuum\_max\_workers=6,  
autovacuum\_max\_workers\_hstore=3。

- enable\_hstore\_opt

enable\_hstore\_opt表级参数打开时会默认同时打开enable\_hstore表级参数，该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

默认值：false

- enable\_disaster\_cstore

指定了列存表是否开启细粒度容灾功能。该参数仅适用于COLVERSION为2.0的普通列存表，不支持hstore表、行存表、临时表、unlog表、外表、时序表、冷热表，物化视图以及开启delta表功能，并且不能和enable\_hstore，enable\_delta同时打开。

默认值：off

- SUB\_PARTITION\_COUNT

指定二级分区的个数。该参数用于设置在导入阶段二级分区个数。在建表时进行设置，建表后不支持修改。不建议用户随意设置该默认值，可能会影响导入和查询的性能。

取值范围：1 ~ 1024

默认值：32

- DELTAROW\_THRESHOLD

指定HStore表导入时小于多少行(SUB\_PARTITION\_COUNT \* DELTAROW\_THRESHOLD)的数据进入delta表。

取值范围：0 ~ 60000

默认值：60000

- COLVERSION

指定存储格式的版本。HStore表和enable\_hstore\_opt表只支持2.0版本。

取值范围：

1.0：列存表的每列以一个单独的文件进行存储，文件名以relfilenode.C1.0、relfilenode.C2.0、relfilenode.C3.0等命名。

2.0：列存表的每列合并存储在一个文件中，文件名以relfilenode.C1.0命名。

默认值：2.0

- enable\_binlog

用于控制hstore表是否开启binlog功能。该参数仅9.1.0及以上集群版本支持。

取值范围：on/off

默认值：off

- enable\_binlog\_timestamp

用于控制hstore表是否开启带时间戳的binlog功能。该参数与enable\_binlog无法同时打开，且仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

取值范围：on/off

默认值：off

- enable\_light\_update

指定Hstore opt表是否开启轻量化更新。该参数仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

取值范围：on/off

默认值：off

 说明

- 仅支持Hstore opt表开启此参数。
- 该参数不支持ALTER操作，仅支持建表时指定。
- 不支持REPLICATION分布表开启该参数。
- 建议创建轻量化更新表时指定主键。
- 建表时若不指定PCK列，会默认使用主键列（若存在）第一列作为PCK列。
- 创建PCK约束时表必须包含主键，且PCK列必须为主键列。
- 轻量化update的表只支持创建一个索引，该索引只能为主键或唯一索引。

- storage\_mode

指定Hstore opt表建立行列混存表的方式。该参数仅9.1.1.100及以上版本支持。

取值范围：col/row/mix

默认值：不指定，仍为hstore opt表

 说明

- light update，binlog和大宽表不能和行列混存表共同开启，不支持物化视图。
- col模式：行列混存的列模式，同hstore opt相同。
- row模式：行列混存的行模式，支持压缩，该模式为全新的行模式，与行存表不同。
- mix模式：同时存储col模式和row模式两份数据。

- DISTRIBUTE BY

指定表如何在节点之间分布或者复制。

取值范围：

HASH (column\_name )：对指定的列进行Hash，通过映射，把数据分布到指定DN。

- TO { GROUP groupname | NODE ( nodename [ , ... ] ) }

TO GROUP指定创建表所在的Node Group，目前不支持hdfs表使用。TO NODE主要供内部扩容工具使用，一般用户不应该使用。

- PARTITION BY

指定HStore表的初始分区。

- secondary\_part\_column

指定列存表二级分区列的列名，仅能指定一列作为二级分区列且只适用于HStore列存表。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

 说明

- 被指定为二级分区的列不能被删除或者修改。
- 只能在建表时指定二级分区列，建表后不支持修改。
- 不建议指定分布列作为二级分区列。
- 指定二级分区列后，该表将会在DN上按照二级分区列进行逻辑上的HASH分区存储，从而有效提升该列等值查询的性能。

- secondary\_part\_num

指定列存表二级分区的数量，仅适用于HStore列存表。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

取值范围：1~32

默认值：8

 说明

- 只有secondary\_part\_column被指定时，该参数才可以指定。
- 只能在建表时指定二级分区的数量，建表后不支持修改。
- 不建议用户随意设置该默认值，否则会影响导入和查询的性能。

- bitmap\_columns

bitmap index只适用于新版hstore（hstore\_opt表），只有开启表级参数enable\_hstore\_opt且开启bitmap\_columns="指定列"，才能生成bitmap index映射关系。该参数仅8.3.0及以上集群版本支持。

## 示例

创建简单的HStore表:

```
CREATE TABLE warehouse_t1
(
 W_WAREHOUSE_SK INTEGER NOT NULL,
 W_WAREHOUSE_ID CHAR(16) NOT NULL,
 W_WAREHOUSE_NAME VARCHAR(20) ,
 W_WAREHOUSE_SQ_FT INTEGER ,
 W_STREET_NUMBER CHAR(10) ,
 W_STREET_NAME VARCHAR(60) ,
 W_STREET_TYPE CHAR(15) ,
 W_SUITE_NUMBER CHAR(10) ,
 W_CITY VARCHAR(60) ,
 W_COUNTY VARCHAR(30) ,
 W_STATE CHAR(2) ,
 W_ZIP CHAR(10) ,
 W_COUNTRY VARCHAR(20) ,
 W_GMT_OFFSET DECIMAL(5,2)
)WITH(ORIENTATION=COLUMN, ENABLE_HSTORE=ON);

CREATE TABLE warehouse_t2 (LIKE warehouse_t1 INCLUDING ALL);
```

## 18.3.2 INSERT

### 功能描述

往HStore表中插入一行或多行数据。

#### 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

### 注意事项

- 当单次插入的数据量大于等于表级参数DELTA\_ROW\_THRESHOLD时，数据会直接插入主表生成CU（Compress Unit）。
- 当插入的数据量小于表级参数DELTA\_ROW\_THRESHOLD时，会在辅助Delta表上插入一条类型为I的记录，同时将数据序列化存储到这条记录的values字段。
- 插入到Delta表的数据跟主表使用全局统一分配的cuid。
- 插入到delta表的数据依赖autovacuum 来merge到主表CU。

### 语法格式

```
INSERT [/*+ plan_hint */] [IGNORE | OVERWRITE] INTO table_name [AS alias] [(column_name [, ...])]
{ DEFAULT VALUES
| VALUES {({ expression | DEFAULT } [, ...]) }, ... } | query }
```

### 参数说明

- table\_name**  
要插入数据的目标表名。  
取值范围：已存在的表名。
- AS**  
用于给目标表table\_name指定别名。alias即为别名的名字。
- column\_name**  
目标表中的字段名。
- query**  
一个查询语句（SELECT语句），将查询结果作为插入的数据。

### 示例

创建表reason\_t1：

```
-- 创建表reason_t1。
CREATE TABLE reason_t1
(
 TABLE_SK INTEGER ,
 TABLE_ID VARCHAR(20) ,
 TABLE_NA VARCHAR(20)
)WITH(ORIENTATION=COLUMN, ENABLE_HSTORE=ON);
```

向表中插入一条记录：

```
INSERT INTO reason_t1(TABLE_SK, TABLE_ID, TABLE_NA) VALUES (1, 'S01', 'StudentA');
```

向表中插入多条记录：

```
INSERT INTO reason_t1 VALUES (1, 'S01', 'StudentA'), (2, 'T01', 'TeacherA'), (3, 'T02', 'TeacherB');
SELECT * FROM reason_t1 ORDER BY 1;
```

| TABLE_SK | TABLE_ID | TABLE_NAME |
|----------|----------|------------|
|----------|----------|------------|

|   |     |          |
|---|-----|----------|
| 1 | S01 | StudentA |
| 2 | T01 | TeacherA |
| 3 | T02 | TeacherB |

(3 rows)

## 18.3.3 DELETE

### 功能描述

删除HStore表中的数据。

#### 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

### 注意事项

- 如果需要删除表上的所有数据，建议使用TRUNCATE语法，可以有效提高性能同时减少空间膨胀。
- HStore表上的单条Delete操作，会往Delta中插入一条type是D的记录，同时在更新内存更新链用于管理并发。
- HStore表上的批量Delete操作，对于每个CU上的连续delete，会插入一条type是D的记录。
- 对于并发delete场景，传统列存储格式由于同时操作相同CU时会阻塞所以并发性能较差，对于HStore表由于不需要阻塞等待，并发delete性能可达到列存的百倍以上。
- 语法完全兼容列存，更多信息可以参考UPDATE语法。

### 语法格式

```
DELETE FROM [ONLY] table_name [*] [[AS] alias]
[USING using_list]
[WHERE condition]
```

### 参数说明

- ONLY**  
如果指定ONLY则只有该表被删除；如果没有声明，则该表和它的所有子表将都被删除。
- table\_name**  
目标表的名字（可以有模式修饰）。  
取值范围：已存在的表名。
- alias**  
目标表的别名。  
取值范围：字符串，符合标识符命名规范。

- **using\_list**  
using子句。
- **condition**  
一个返回boolean值的表达式，用于判断哪些行需要被删除。

## 示例

创建表reason\_t2:

```
CREATE TABLE reason_t2
(
 TABLE_SK INTEGER ,
 TABLE_ID VARCHAR(20) ,
 TABLE_NA VARCHAR(20)
)WITH(ORIENTATION=COLUMN, ENABLE_HSTORE=ON);
INSERT INTO reason_t2 VALUES (1, 'S01', 'StudentA'),(2, 'T01', 'TeacherA'),(3, 'T02', 'TeacherB');
```

使用WHERE条件删除:

```
DELETE FROM reason_t2 WHERE TABLE_SK = 2;
DELETE FROM reason_t2 AS rt2 WHERE rt2.TABLE_SK = 2;
```

使用IN语法删除:

```
DELETE FROM reason_t2 WHERE TABLE_SK in (1,3);
```

## 18.3.4 UPDATE

### 功能描述

更新HStore表上指定的数据。

#### 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

### 注意事项

- 与列存一样，当前版本HStore上的UPDATE操作始终先DELETE再INSERT。全局GUC参数可控制打开HStore的轻量化UPDATE，当前版本默认关闭。
- 对于并发UPDATE场景，传统列存储格式由于同时操作相同CU时会产生锁冲突所以并发性能较差，对于HStore表由于不需要阻塞等待，并发UPDATE性能可达到列存的百倍以上。

### 语法格式

```
UPDATE [/*+ plan_hint */] [ONLY] table_name [*] [[AS] alias]
SET {column_name = { expression | DEFAULT }
 | (column_name [, ...]) = {({ expression | DEFAULT } [, ...]) |sub_query }}[, ...]
[FROM from_list] [WHERE condition];
```

### 参数说明

- **plan\_hint子句**  
以/\*+ \*/的形式在关键字后，用于对指定语句块生成的计划进行hint调优，详细用法请参见**使用Plan Hint进行调优**。

- **table\_name**  
要更新的表名，可以使用模式修饰。  
取值范围：已存在的表名称。
- **alias**  
目标表的别名。  
取值范围：字符串，符合标识符命名规范。
- **expression**  
赋给字段的值或表达式。
- **DEFAULT**  
用对应字段的缺省值填充该字段。  
如果没有缺省值，则为NULL。
- **from\_list**  
一个表的表达式列表，允许在WHERE条件里使用其他表的字段。与在一个SELECT语句的FROM子句里声明表列表类似。

#### 须知

目标表禁止出现在from\_list里，除非在使用一个自连接（此时它必须以from\_list的别名出现）。

- **condition**  
一个返回boolean类型结果的表达式。只有这个表达式返回true的行才会被更新。

## 示例

创建表reason\_update:

```
CREATE TABLE reason_update
(
 TABLE_SK INTEGER ,
 TABLE_ID VARCHAR(20) ,
 TABLE_NA VARCHAR(20)
)WITH(ORIENTATION=COLUMN, ENABLE_HSTORE=ON);
```

向表reason\_update中插入数据:

```
INSERT INTO reason_update VALUES (1, 'S01', 'StudentA'),(2, 'T01', 'TeacherA'),(3, 'T02', 'TeacherB');
```

对表reason\_update执行UPDATE操作:

```
UPDATE reason_update SET TABLE_NA = 'TeacherD' where TABLE_SK = 3;
```

## 18.3.5 UPSERT

### 功能描述

HStore兼容UPSERT语法，向表中添加一行或多行数据。当出现主键或者唯一约束冲突时更新或者忽略冲突的数据。



说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

注意事项

- 目标表上必须包含主键或者唯一索引才可以执行UPSERT的冲突更新语句。
- 与列存一样，当UPSERT触发更新操作时，当前版本HStore上的更新操作始终先DELETE再INSERT。
- 对于并发UPSERT场景，传统列存储格式由于同时操作相同CU时会产生锁冲突所以并发性能较差，对于HStore表由于不需要阻塞等待，并发UPSERT性能可达到列存的百倍以上。

语法格式

表 18-5 UPSERT 语法格式

| 语法格式                   | 冲突更新                                                                                                       | 冲突忽略                                                                                                 |
|------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------------|------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| 第一种：不指定索引              | INSERT INTO ON DUPLICATE KEY UPDATE                                                                        | INSERT IGNORE<br>INSERT INTO ON CONFLICT DO NOTHING                                                  |
| 第二种：从指定列名或者约束上可以推断唯一约束 | INSERT INTO ON CONFLICT(...) DO UPDATE SET<br>INSERT INTO ON CONFLICT ON CONSTRAINT con_name DO UPDATE SET | INSERT INTO ON CONFLICT(...) DO NOTHING<br>INSERT INTO ON CONFLICT ON CONSTRAINT con_name DO NOTHING |

参数说明

- 第一种不指定索引。会在所有主键或唯一索引上检查冲突，有冲突就会忽略或者更新。
- 第二种指定索引。会从ON CONFLICT子句中指定列名、包含列名的表达式或者约束名上推断主键或者唯一索引。
- 唯一索引推断  
对于第二种语法形式，通过指定列名或者约束名推断主键或者唯一索引。列名可以是单一列名，或者由多个列名组成的表达式，比如column1, column2, column3。
  - UPDATE子句  
UPDATE子句可以通过VALUES(colname)或者EXCLUDED.colname引用插入的数据。EXCLUDED表示因冲突原本该排除的数据行。
  - WHERE子句
    - 用于在数据冲突时，判断是否满足指定条件。如果满足，则更新冲突数据。否则忽略。

- 只有第二种语法形式的冲突更新语法可以指定WHERE子句。即INSERT INTO ON CONFLICT(...) DO UPDATE SET WHERE

## 示例

创建表reason\_upsert并向表中插入数据：

```
CREATE TABLE reason_upsert
(
 a int primary key,
 b int,
 c int
)WITH(ORIENTATION=COLUMN, ENABLE_HSTORE=ON);
INSERT INTO reason_upsert VALUES (1, 2, 3);
```

忽略冲突的数据：

```
INSERT INTO reason_upsert VALUES (1, 4, 5),(2, 6, 7) ON CONFLICT(a) DO NOTHING;
```

更新冲突的数据：

```
INSERT INTO reason_upsert VALUES (1, 4, 5),(3, 8, 9) ON CONFLICT(a) DO UPDATE SET b = EXCLUDED.b,
c = EXCLUDED.c;
```

## 18.3.6 MERGE INTO

### 功能描述

通过MERGE INTO语句，将目标表和源表中数据针对关联条件进行匹配，若关联条件匹配时对目标表进行UPDATE，无法匹配时对目标表执行INSERT。此语法可以很方便地用来合并执行UPDATE和INSERT，避免多次执行。

#### 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

### 注意事项

对于并发MERGE INTO场景，触发UPDATE时，传统列存储格式由于同时操作相同CU时会产生锁冲突所以并发性能较差，对于HStore表由于不需要阻塞等待，并发MERGE INTO性能可达到列存的百倍以上。

### 语法格式

```
MERGE INTO table_name [[AS] alias]
USING { { table_name | view_name } | subquery } [[AS] alias]
ON (condition)
[
 WHEN MATCHED THEN
 UPDATE SET { column_name = { expression | DEFAULT } |
 (column_name [, ...]) = ({ expression | DEFAULT } [, ...]) } [, ...]
 [WHERE condition]
]
[
 WHEN NOT MATCHED THEN
 INSERT { DEFAULT VALUES |
 [(column_name [, ...])] VALUES ({ expression | DEFAULT } [, ...]) [, ...] [WHERE condition] }
];
```

## 参数说明

- **INTO子句**

指定正在更新或插入的目标表。

- **table\_name**

目标表的表名。

- **alias**

目标表的别名。

取值范围：字符串，符合标识符命名规范。

- **USING子句**

指定源表，源表可以为表、视图或子查询。

- **ON子句**

关联条件，用于指定目标表和源表的关联条件。不支持更新关联条件中的字段。  
ON关联条件可以是ctid, xc\_node\_id, tableoid这三个系统列。

- **WHEN MATCHED子句**

当源表和目标表中数据针对关联条件可以匹配上时，选择WHEN MATCHED子句进行UPDATE操作。

 **说明**

不支持更新分布列、系统表以及系统列。

- **WHEN NOT MATCHED子句**

当源表和目标表中数据针对关联条件无法匹配时，选择WHEN NOT MATCHED子句进行INSERT操作。

 **说明**

- 不支持INSERT子句中包含多个VALUES。
- WHEN MATCHED和WHEN NOT MATCHED子句顺序可以交换，可以缺省其中一个，但不能同时缺省。
- 不支持同时指定两个WHEN MATCHED或WHEN NOT MATCHED子句。

## 示例

创建进行MERGE INTO的目标：

```
CREATE TABLE target(a int, b int)WITH(ORIENTATION = COLUMN, ENABLE_HSTORE = ON);
INSERT INTO target VALUES(1, 1),(2, 2);
```

创建数据源表：

```
CREATE TABLE source(a int, b int)WITH(ORIENTATION = COLUMN, ENABLE_HSTORE = ON);
INSERT INTO source VALUES(1, 1),(2, 2),(3, 3),(4, 4),(5, 5);
```

执行MERGE INTO操作：

```
MERGE INTO target t
USING source s
ON (t.a = s.a)
WHEN MATCHED THEN
 UPDATE SET t.b = t.b + 1
WHEN NOT MATCHED THEN
 INSERT VALUES (s.a, s.b) WHERE s.b % 2 = 0;
```

## 18.3.7 SELECT

### 功能描述

从HStore表读取数据。

#### 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

### 注意事项

- 列存表与HStore表都暂不支持SELECT FOR UPDATE语法。
- 对HStore表执行SELECT查询时，会扫描列存主表CU上的数据、delta表上的记录中的数据、内存中每行数据更新信息，并将三种信息合并后返回。
- 在通过主键索引或唯一索引查询数据的场景中：  
对于传统列存表，唯一索引会同时存储行存Delta表上的数据位置信息（blocknum，offset）与列存主表的数据位置信息（cuid，offset），数据MERGE到主表后又会插入新的索引元组，索引会持续膨胀。  
对于HStore表，由于实现了全局CUID的统一分配，索引元组中始终只存储（cuid，offset），数据MERGE后不会产生新的索引元组。

### 语法规则

```
[WITH [RECURSIVE] with_query [, ...]]
SELECT [/*+ plan_hint */] [ALL | DISTINCT [ON (expression [, ...])]]
{ * | { expression [[AS] output_name] } [, ...] }
[FROM from_item [, ...]]
[WHERE condition]
[GROUP BY grouping_element [, ...]]
[HAVING condition [, ...]]
[{ UNION | INTERSECT | EXCEPT | MINUS } [ALL | DISTINCT] select]
[ORDER BY { expression [[ASC | DESC | USING operator]] nlssort_expression_clause } [NULLS { FIRST |
LAST }] } [, ...]]
[{ [LIMIT { count | ALL }] [OFFSET start [ROW | ROWS]] } | { LIMIT start, { count | ALL } }]
```

### 参数说明

- DISTINCT [ ON ( expression [ , ... ] ) ]**  
从SELECT的结果集中删除所有重复的行，使结果集中的每行都是唯一的。  
ON ( expression [ , ... ] ) 只保留那些在给出的表达式上运算出相同结果的行集合中的第一行。
- SELECT列表**  
指定查询表中列名，可以是部分列或者是全部（使用通配符\*表示）。  
通过使用子句AS output\_name可以为输出字段取个别名，这个别名通常用于输出字段的显示。
- FROM子句**  
为SELECT声明一个或者多个源表。  
FROM子句涉及的元素如下所示。

- **WHERE子句**

WHERE子句构成一个行选择表达式，用来缩小SELECT查询的范围。condition是返回值为布尔型的任意表达式，任何不满足该条件的行都不会被检索。

WHERE子句中可以通过指定"(")操作符的方法将表的连接关系转换为外连接。但是不建议用户使用这种用法，因为这并不是SQL的标准语法，在做平台迁移的时候可能面临语法兼容性的问题。同时，使用"(")有很多限制：

- **GROUP BY子句**

将查询结果按某一列或多列的值分组，值相等的为一组。

- **HAVING子句**

与GROUP BY子句配合用来选择特殊的组。HAVING子句将组的一些属性与一个常数比较，只有满足HAVING子句中的逻辑表达式的组才会被提取出来。

- **ORDER BY子句**

对SELECT语句检索得到的数据进行升序或降序排序。对于ORDER BY表达式中包含多列的情况：

## 示例

创建表reason\_select并向表中插入数据：

```
CREATE TABLE reason_select
(
 r_reason_sk integer,
 r_reason_id integer,
 r_reason_desc character(100)
)WITH(ORIENTATION = COLUMN, ENABLE_HSTORE=ON);
INSERT INTO reason_select values(3, 1,'reason 1'),(10, 2,'reason 2'),(4, 3,'reason 3'),(10, 4,'reason 4');
```

执行GROUP BY分组操作：

```
SELECT COUNT(*), r_reason_sk FROM reason_select GROUP BY r_reason_sk;
```

执行HAVING过滤操作：

```
SELECT COUNT(*) c,r_reason_sk FROM reason_select GROUP BY r_reason_sk HAVING c > 1;
```

执行ORDER BY操作：

```
SELECT * FROM reason_select ORDER BY r_reason_sk;
```

## 18.3.8 ALTER TABLE

### 功能描述

修改表，包括修改表的定义、重命名表、重命名表中指定的列、添加/更新多个列、将列存改为HStore表等。

#### 说明

- 如需使用实时数仓能力，请在DWS控制台创建集群时，选择**存算一体1:4云盘规格**，了解更多参见**存算一体规格**。
- 创建DWS集群选择**1:8云盘规格**为标准数仓，**1:4云盘规格**为实时数仓，以下内容描述的“实时数仓”、“标准数仓”即通过以上规格区分。

### 注意事项

- 通过ALTER修改enable\_hstore值可以将列存表变成HStore表，或者将HStore修改成列存表。但需要注意enable\_delta为on时，无法设置enable\_hstore为on。

- 对于部分ALTER操作（修改列类型，分区合并，添加NOT NULL约束，添加主键约束），HStore表需要先将数据MERGE到主表然后再执行原有的ALTER逻辑，这可能会带来额外的性能开销，性能影响大小与delta表的数据量相关。
- 当需要增加列时，建议不要与其它类型的ALTER（比如修改列类型等）组合使用，在一条ALTER里只有ADD COLUMN情况下，由于不需要做FULL MERGE，性能会有很大提升。
- 不支持修改存储参数ORIENTATION。

## 修改表属性

使用语法：

```
ALTER TABLE [IF EXISTS] <table_name> SET ({ENABLE_HSTORE = ON} [, ...]);
```

将列存表修改成HStore表：

```
CREATE TABLE alter_test(a int, b int) WITH(ORIENTATION = COLUMN);
ALTER TABLE alter_test SET (ENABLE_HSTORE = ON);
```

### 说明

当需要使用HStore表时，一定要同步修改如下参数的默认值，否则会导致HStore性能严重劣化，推荐默认配置如下：

```
autovacuum_max_workers_hstore=3, autovacuum_max_workers_col=2,
autovacuum_max_workers=2, autovacuum=true。
```

## 增加列

使用语法：

```
ALTER TABLE [IF EXISTS] <table_name> ADD COLUMN <new_column> <data_type> [DEFAULT
<default_value>];
```

示例：

创建表alter\_test2并对其增加列：

```
CREATE TABLE alter_test2(a int, b int) WITH(ORIENTATION = COLUMN,ENABLE_HSTORE = ON);
ALTER TABLE alter_test ADD COLUMN c int;
```

### 说明

增加列时不建议在同一个SQL中与其它ALTER组合使用。

## 重命名

使用语法：

```
ALTER TABLE [IF EXISTS] <table_name> RENAME TO <new_table_name>;
```

示例：

创建表alter\_test3并对其重命名为alter\_new：

```
CREATE TABLE alter_test3(a int, b int) WITH(ORIENTATION = COLUMN,ENABLE_HSTORE = ON);
ALTER TABLE alter_test3 RENAME TO alter_new;
```

## 18.4 实时数仓函数

### hstore\_light\_merge(rel\_name text)

描述：该函数用于手动对HStore表进行轻量化清理操作，持有目标表的三级锁。

返回值类型：int

示例：

```
SELECT hstore_light_merge('reason_select');
```

### hstore\_full\_merge(rel\_name text, partitionName text)

描述：该函数用于手动对HStore表进行全量清理操作，其中第二个入参为可选参数，用于指定单分区进行操作。

返回值类型：int

#### 注意

- 执行该操作会强制将DELTA表上的所有可见操作Merge到主表，然后建一张新的空Delta表，期间持有该表的八级锁。
- 该操作的耗时长度与DELTA表上的数据量有关，务必打开HStore的清理线程，确保HStore表的及时清理。
- 仅在8.3.0.100及以上集群版本支持第二个可选参数partitionName，因此8.3.0.100及以上集群版本不支持使用call调用此函数（call不支持重载）

示例：

```
SELECT hstore_full_merge('reason_select', 'part1');
```

### pgxc\_get\_small\_cu\_info(rel\_name text, row\_count int)

描述：该函数用于获取目标表的小CU信息。其中第二个参数row\_count为可选参数，表示小CU的阈值，存活元组数小于这个值的就会被认为是小CU，默认值200。该函数仅8.2.1.200及以上集群版本支持。

返回值类型：record

返回值：

- node\_name：DN节点名。
- part\_name：分区名，非分区表此列为空。
- zero\_cu\_count：0 CU的数量。当一个CU中的所有数据都被删除时，称之为0 CU。
- small\_cu\_count：小CU数量。当一个CU中有存活数据且存活数量小于阈值时，称之为小CU。
- total\_cu\_count：总的CU的数量。

- **sec\_part\_cu\_num**: 每个二级分区的CU数量。当secondary\_part\_column被指定时, 该列才会显示。该字段仅8.3.0及以上集群版本支持。
- **bucket\_cu\_num**: 每个bucket的CU数量。当表是V3表时, 该列才会显示。该字段仅9.1.1.100及以上集群版本支持。

需要注意的是, 这里的CU是跨列的概念, 并非一列一个的CU。

示例:

二级分区表:

```
SELECT * FROM pgxc_get_small_cu_info('hs');
node_name | part_name | zero_cu_count | small_cu_count | total_cu_count |
sec_part_cu_num
-----+-----+-----+-----+-----+-----
datanode1 | | 0 | 4 | 4 | p1:1 p2:0 p3:1 p4:0 p5:1 p6:0 p7:1 p8:0
datanode2 | | 0 | 4 | 4 | p1:0 p2:1 p3:0 p4:1 p5:0 p6:1 p7:0 p8:1
(2 rows)
```

V3表:

```
SELECT * FROM pgxc_get_small_cu_info('hs_v3');
node_name | part_name | zero_cu_count | small_cu_count | total_cu_count | sec_part_cu_num |
bucket_cu_num
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
datanode1 | | 1 | 1 | 4 | | b0:2 b1:0 b2:2 b3:0
datanode2 | | 0 | 0 | 2 | | b0:0 b1:1 b2:0 b3:1
(2 rows)
```

## pgxc\_get\_hstore\_delta\_info(rel\_name text)

描述: 该函数用于获取目标表的delta表信息, 包括delta表的大小, insert/delete/update各种类型记录的数量等。该函数仅8.2.1.100及以上集群版本支持。

返回值类型: record

返回值:

- **node\_name**: DN节点名。
- **part\_name**: 分区名, 非分区表此列为non partition table。
- **live\_tup**: 存活的元组数量。
- **n\_ui\_type**: type是ui (小cu合并和upsert走update插入) 的记录的数量。一条ui记录表示一次插入, 可以是单插或者批插。该参数仅8.3.0.100及以上版本支持。
- **n\_i\_type**: type是i (insert) 的记录的数量。一条i记录表示一次插入, 可以是单插或者批插。
- **n\_d\_type**: type是d (delete) 的记录的数量。一条d记录表示一次删除, 可以是单条删或者批量删除。
- **n\_x\_type**: type是x (由update产生的delete) 记录的数量。
- **n\_u\_type**: type是u (轻量化update) 的记录数量。
- **n\_m\_type**: type是m (merge) 的记录数量。
- **data\_size**: delta表的总大小, 单位为字节 (包括delta上的索引与toast数据的大小)。

示例:

```
SELECT * FROM pgxc_get_hstore_delta_info('hs_part');
node_name | part_name | live_tup | n_ui_type | n_i_type | n_d_type | n_x_type | n_u_type | n_m_type |
data_size
```



|          |    |   |   |   |   |   |   |   |      |
|----------|----|---|---|---|---|---|---|---|------|
| dn_1     | p1 | 2 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8192 |
| dn_1     | p2 | 2 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8192 |
| dn_1     | p3 | 2 | 0 | 2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 8192 |
| (3 rows) |    |   |   |   |   |   |   |   |      |

### pgxc\_get\_binlog\_sync\_point(rel\_name text, slot\_name text, checkpoint bool, node\_id int)

描述：该函数用于从pg\_binlog\_slots系统表上获取槽位对应的同步点信息，只能对开启binlog或binlog时间戳的表使用。该函数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

返回值类型：record

返回值：

- node\_name：节点名称。
- node\_id：节点ID。
- last\_sync\_point：上次同步点。
- latest\_sync\_point：当前最新同步点。
- xmin：同步点对应xmin。

示例：

```
SELECT * FROM pg_catalog.pgxc_get_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', false, 0);
```

| node_name | node_id     | last_sync_point | latest_sync_point | xmin  |
|-----------|-------------|-----------------|-------------------|-------|
| dn_2      | -1051926843 | 0               | 10512             | 10507 |
| dn_1      | -1300059100 | 0               | 10512             | 10508 |

(2 rows)

### pgxc\_get\_binlog\_changes(rel\_name text, node\_id int, start\_csn bigint, end\_csn bigint)

描述：该函数用于获取目标表在指定DN上指定同步点区间的增量数据（node\_id给0表示指定所有DN），只能对开启binlog或binlog时间戳的表使用。该函数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

返回值类型：record

返回值：

- gs\_binlog\_sync\_point：同步点。
- gs\_binlog\_event\_sequence：用于表示同一事务内的先后顺序。
- gs\_binlog\_event\_type：binlog类型。
- gs\_binlog\_timestamp\_us：binlog记录的时间戳，对于enable\_binlog\_timestamp为false的binlog表，该列返回空。
- value columns：目标表上各个用户字段的数据。

示例：

```
SELECT * FROM pgxc_get_binlog_changes('hstore_binlog_source', 0, 0, 999999999);
```

| gs_binlog_sync_point | gs_binlog_event_sequence | gs_binlog_event_type | gs_binlog_timestamp_us | c1               | c2  | c3    |
|----------------------|--------------------------|----------------------|------------------------|------------------|-----|-------|
| 10516                | 2                        | l                    |                        | 1731570520900211 | 100 | 1   1 |
| 10517                | 3                        | d                    |                        | 1731570520904425 | 100 | 1   1 |

|       |  |   |  |   |  |                  |  |     |  |   |  |   |
|-------|--|---|--|---|--|------------------|--|-----|--|---|--|---|
| 10518 |  | 2 |  | I |  | 1731570520909055 |  | 200 |  | 1 |  | 1 |
| 10519 |  | 3 |  | B |  | 1731570520914102 |  | 200 |  | 1 |  | 1 |
| 10519 |  | 4 |  | U |  | 1731570520914154 |  | 200 |  | 2 |  | 1 |

### **pgxc\_register\_binlog\_sync\_point(rel\_name text, slot\_name text, node\_id int, end\_csn bigint, checkpoint bool, xmin bigint)**

描述：该函数用于登记同步点，只能对开启binlog或binlog时间戳的表使用。该函数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

返回值类型：int

返回值：登记成功的节点数量。

示例：

```
SELECT pgxc_register_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', 0, 999999999, false, 100);
pgxc_register_binlog_sync_point

 2
(1 row)
```

### **pgxc\_consumed\_binlog\_records(rel\_name text, node\_id int)**

描述：该函数用于获取目标表在指定DN上的消费状态，只能对开启binlog或binlog时间戳的表使用。该函数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

返回值类型：int

返回值：返回0表示目标表的binlog仍没有被消费完毕（包含所有槽位以及checkpoint同步点），返回1表示目标表的binlog被全部消费完毕。

示例：

```
SELECT * FROM pgxc_consumed_binlog_records('hstore_binlog_source',0);
pgxc_consumed_binlog_records

 1
(1 row)
```

### **pgxc\_get\_binlog\_cursor\_by\_timestamp(rel\_name text, timestamp timestampTz, node\_id int)**

描述：该函数用于获取目标表上指定时间点后的第一个binlog记录的信息，只能对开启binlog时间戳的表使用。

该函数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

返回值类型：record

返回值：

- node\_name：节点名称。
- node\_id：节点ID。
- latest\_sync\_point：当前最新同步点。
- binlog\_sync\_point：时间点后的第一个binlog记录的同步点。
- binlog\_timestamp\_us：时间点后的第一个binlog记录的时间戳。
- binlog\_xmin：时间点后的第一个binlog记录的xmin。

示例：

```
SELECT * FROM pgxc_get_binlog_cursor_by_timestamp('hstore_binlog_source','2024-11-14
15:48:40.900211+08', 0);
node_name | node_id | latest_sync_point | binlog_sync_point | binlog_timestamp_us | binlog_xmin
-----+-----+-----+-----+-----+-----
dn_2 | -1051926843 | 10532 | 10516 | 1731570520900211 | 10510
dn_1 | -1300059100 | 10532 | 10518 | 1731570520909055 | 10510
(2 rows)
```

**pgxc\_get\_binlog\_consume\_progress(rel\_name text, node\_id int)**

描述：该函数用于获取目标表的消费进度信息，只能对开启binlog时间戳的表使用。  
该函数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

返回值类型：record

返回值：

- node\_name：节点名称。
- node\_id：节点ID。
- slot\_name：槽位名。
- checkpoint：是否属于checkpoint点位。
- latest\_consumed\_timestamp：已消费的最新的binlog的时间戳。
- latest\_timestamp：所有binlog里最新的时间戳。
- latest\_consumed\_csn：已消费的最新的binlog的csn点位。
- latest\_csn：所有binlog里最新的csn点位。
- unconsumed\_binlog\_count：还未消费的binlog的数量。

示例：

```
select * from pgxc_get_binlog_consume_progress('hstore_binlog_source', 0);
node_name | node_id | slot_name | checkpoint | latest_consumed_timestamp | latest_timestamp | latest_consumed_csn | latest_csn | unconsumed_binlog_count
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----
dn_1 | -1300059100 | slot1 | f | 2025-04-15 15:55:55+08 | 2025-04-15 15:55:55+08 | 417725 | 417725 | 0
dn_1 | -1300059100 | slot1 | t | 2025-04-15 15:55:55+08 | 2025-04-15 15:55:55+08 | 417725 | 417725 | 0
(2 rows)
```

**pgxc\_get\_binlog\_cursor\_by\_syncpoint(rel\_name text, csn int8, node\_id int)**

描述：该函数用于获取目标表上指定同步点后的第一个binlog记录的信息，只能对开启binlog时间戳的表使用。  
该函数仅9.1.0.200及以上集群版本支持。

返回值类型：record

返回值：

- node\_name：节点名称。
- node\_id：节点ID。
- latest\_sync\_point：当前最新同步点。

- binlog\_sync\_point: 同步点后的第一个binlog记录的同步点。
- binlog\_timestamp\_us: 同步点后的第一个binlog记录的时间戳。
- binlog\_xmin: 同步点后的第一个binlog记录的xmin。

示例:

```
SELECT * FROM pgxc_get_binlog_cursor_by_syncpoint('hstore_binlog_source',10516,0);
```

| node_name | node_id     | latest_sync_point | binlog_sync_point | binlog_timestamp_us | binlog_xmin |
|-----------|-------------|-------------------|-------------------|---------------------|-------------|
| dn_1      | -1300059100 | 11187             | 10518             | 1731570520909055    | 10510       |
| dn_2      | -1051926843 | 11187             | 10516             | 1731570520900211    | 10510       |

(2 rows)

## pgxc\_get\_cstore\_dirty\_ratio(rel\_name text, partition\_name)

描述: 该函数用于获取各个DN上目标表的cu、delta以及cudesc的脏页率以及大小, 仅支持HStore\_opt表。

其中partition\_name为可选参数, 如果传入分区名则只返回该分区对应的信息; 如果没传入分区名且是主表时分区表返回所有分区对应的信息。该函数仅9.1.0.100及以上集群版本支持。

返回值类型: record

返回值:

- node\_name: DN节点名称。
- database\_name: 表所在数据库名称。
- rel\_name: 主表名。
- part\_name: 分区名。
- cu\_dirty\_ratio: cu文件的脏页率。
- cu\_size: cu文件大小。
- delta\_dirty\_ratio: delta表脏页率。
- delta\_size: delta表大小。
- cudesc\_dirty\_ratio: cudesc表脏页率。
- cudesc\_size: cudesc表大小。

示例:

```
SELECT * FROM pgxc_get_cstore_dirty_ratio('hs_opt_part');
```

| node_name | database_name | rel_name           | partition_name | cu_dirty_ratio | cu_size | delta_dirty_ratio | delta_size | cudesc_dirty_ratio | cudesc_size |
|-----------|---------------|--------------------|----------------|----------------|---------|-------------------|------------|--------------------|-------------|
| dn_1      | postgres      | public.hs_opt_part | p1             | 0              | 0       | 0                 | 16384      |                    |             |
| dn_1      | postgres      | public.hs_opt_part | p2             | 0              | 0       | 0                 | 16384      |                    |             |
| dn_1      | postgres      | public.hs_opt_part | p3             | 0              | 0       | 0                 | 16384      |                    |             |
| dn_1      | postgres      | public.hs_opt_part | p4             | 0              | 0       | 0                 | 16384      |                    |             |
| dn_1      | postgres      | public.hs_opt_part | other          | 0              | 1105920 | 0                 | 524288     |                    |             |

## 18.5 实时数仓 Binlog

### 18.5.1 订阅实时数仓 Binlog

#### Binlog 使用介绍

当用户需要捕获数据库事件用于数据增量导出Flink等第三方组件，并协同完成数据加工等任务时，DWS实时数仓中的HStore表提供了Binlog功能，通过消费Binlog数据来实现上下游的数据同步，提高数据加工的效率。

传统的数据比如MySQL数据库等，支持通过Binlog来记录数据库中所有数据的变化，但相比于MySQL的Binlog主要用于数据恢复与主从复制，DWS实时数仓Binlog一般只用于实时场景下的数据同步。同时DWS实时数仓Binlog并不会记录DDL操作，只记录INSERT/DELETE/UPDATE（UPsert）等DML操作。

DWS的Binlog的优点如下：

- 表级按需开关：按需给指定表打开或关闭binlog功能，更为灵活。
- 全增量一体消费：支持Flink任务启动后，先全量同步source，再实时消费source端增量。
- 支持消费即清理：对于空间敏感且只关注实时同步与加工的客户，支持消费后即开始异步清理增量，有效减少空间使用。

利用Flink强大的实时处理能力和DWS的Binlog能力，可以快速构建实时数仓，且无需维护其他组件（如kafka），整体架构分层清晰，数据可以高效流动，并且整体任务链路都可以通过Flink SQL来驱动，便于业务人员理解和使用。

#### 约束与限制

1. 当前仅8.3.0.100及以上版本支持HStore和Hstore-opt记录Binlog功能。
2. V3 HStore表不支持Binlog，仅V3 HStore\_opt表支持Binlog。
3. 使用Binlog的前置条件是必须存在主键约束，并且为HStore表或者Hstore-opt表，分布方式只能是Hash分布。
4. Binlog表仅记录INSERT/DELETE/UPDATE（UPsert）等DML操作进行记录，不会记录DDL。
5. 当前Binlog表不支持的操作：INSERT OVERWRITE、修改分布列、给临时表开启Binlog、EXCHANGE/MERGE/SPLIT PARTITION。
6. 当前Binlog表并不限制用户进行以下DDL操作，但进行操作后会导致增量数据与同步点位信息会被清空，需要评估后再执行：  
ADD COLUMN 增加列、DROP COLUMN 删除列、SET TYPE 修改列、TRUNCATE 清空表数据。
7. Binlog表在线或者离线扩容期间会等待Binlog记录的消费，只有Binlog记录消费完毕才可以继续进行接下来的扩缩容步骤，默认等待时间为1小时，可通过GUC参数 [binlog\\_consume\\_timeout](#)来设置，如果等待超时或者等待出错都会退出扩缩容过程，认为该表扩缩容失败。
8. VACUUM FULL Binlog表时，会等待Binlog记录的消费，只有Binlog记录消费完毕才可以进行接下来的VACUUM FULL操作，默认等待时间为1小时，可通过GUC参数 [binlog\\_consume\\_timeout](#)来设置，如果等待超时或者等待出错都会退出

VACUUM FULL过程，认为该表VACUUM FULL失败。且由于需要等待Binlog记录消费完毕，所以即使VACUUM FULL一个分区表，也会对分区的主表上7级锁，阻塞整个表的插入更新或者删除。

9. Binlog表在备份恢复期间，仅会被当做普通HStore表进行备份，恢复后辅助表的增量数据与同步点信息会清空，需要重新开始同步。
10. 支持Binlog时间戳功能，通过设置enable\_binlog\_timestamp打开，同样只有HStore和Hstore-opt两种表支持打开。该约束仅9.1.0.200及以上版本支持。

Binlog 格式与原理

表 18-6 binlog 字段格式

| 字段名称                     | 字段类型   | 含义                                                                                                                                                                                                                                                                  |
|--------------------------|--------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| gs_binlog_sync_point     | BIGINT | Binlog系统字段，表示该记录的同步点值，普通GTM模式下，该值唯一且有序。                                                                                                                                                                                                                             |
| gs_binlog_event_sequence | BIGINT | Binlog的系统字段，用于表示同一事务类操作的先后顺序。                                                                                                                                                                                                                                       |
| gs_binlog_event_type     | CHAR   | Binlog的系统字段，表示当前记录的操作类型。<br>type可能有以下几种取值： <ul style="list-style-type: none"><li>• 'I' 即INSERT，表示当前Binlog是插入一条新记录。</li><li>• 'd' 即DELETE，表示当前Binlog是删除一条记录。</li><li>• 'B' 即BEFORE_UPDATE，表示当前Binlog是更新前的记录。</li><li>• 'U'即AFTER_UPDATE，表示当前Binlog是更新后的记录。</li></ul> |
| gs_binlog_timestamp_us   | BIGINT | Binlog的系统字段，表示当前记录入库时的时间戳。<br>只有开启binlog时间戳功能时会有，没开启binlog时间戳时空。仅9.1.0.200及以上版本支持。                                                                                                                                                                                  |
| user_column_1            | 用户列    | 用户的自定义数据列。                                                                                                                                                                                                                                                          |
| ...                      | ...    | ...                                                                                                                                                                                                                                                                 |
| user_column_n            | 用户列    | 用户的自定义数据列。                                                                                                                                                                                                                                                          |

### 说明

- UPDATE（或者UPSERT触发的更新操作）会产生两条Binlog，分别是BEFORE\_UPDATE类型与AFTER\_UPDATE类型，其中BEFORE\_UPDATE主要用于保证Flink等第三方组件做数据加工后加工结果的正确性。
- 对于用户UPDATE/DELETE操作产生的BEFORE\_UPDATE以及DELETE类型的Binlog，DWS实时数仓中这两类Binlog类型并不会在操作执行时就反查出所有用户列并填充，保证了入库的性能。
- 当在DWS实时数仓给某个HStore表开启Binlog功能时，本质就是给HStore表再创建一张辅助表（也通过HStore实现），该辅助表包含gs\_binlog\_event\_sync\_point、gs\_binlog\_event\_event\_sequence、gs\_binlog\_event\_type三个系统列以及一个将所有用户列序列化存储到一个字段的value列。
- 当开启binlog时间戳功能时（表级参数`enable_binlog_timestamp`），辅助表上记录的binlog记录会严格保留至超过TTL才会清理，这会带来数倍的额外空间开销（具体倍数与TTL时间内的更新入库量有关）。当开启普通binlog时（表级参数`enable_binlog`），辅助表上记录的binlog，只要被下游消费就会允许异步清理，能大幅度减少空间占用。仅9.1.0.200及以上版本支持。

## 开启 Binlog

通过在建HStore表时指定表级参数`enable_binlog`，开启HStore表的Binlog功能。

```
CREATE TABLE hstore_binlog_source (
 c1 INT PRIMARY KEY,
 c2 INT,
 c3 INT
) WITH (
 ORIENTATION = COLUMN,
 enable_hstore_opt=true,
 enable_binlog=on,
 binlog_ttl = 86400
);
```

### 说明

- 对于开启了Binlog的表，并不会立刻给入库的操作记录Binlog，需要再给同步任务注册同步点后，才会开始记录Binlog（开启Flink同步binlog任务后，会自动循环进行获取同步点、获取增量数据、注册同步点操作）。
- `binlog_ttl`是可选参数，当不设置时将使用默认值86400，单位为秒，当同步任务注册的同步点超过TTL没有进行增量同步时，该同步点位将被清理。最老的同步点位之前的Binlog（即被所有任务消费了的Binlog）会被异步清理来回收空间。
- 空间开销：对于开启普通binlog的表，如果能保证增量被下游及时消费，那么空间就能被及时清理回收。

通过执行ALTER命令给已有的HStore表开启binlog功能：

```
CREATE TABLE hstore_binlog_source (
 c1 INT PRIMARY KEY,
 c2 INT,
 c3 INT
) WITH (
 ORIENTATION = COLUMN,
 enable_hstore_opt=true
);
ALTER TABLE hstore_binlog_source SET (enable_binlog=on);
```

## 查询 binlog

通过DWS提供的系统函数，可以直接查询目标表在指定DN上binlog信息，以及是否被下游消费完毕等信息。

```
-- 模拟Flink调用系统函数获取同步点，参数分别表示 表名、槽位名、是否checkPoint点位，目标DN(为0表示所有DN)。
select * from pg_catalog.pgxc_get_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', false, 0);
select * from pg_catalog.pgxc_get_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', true, 0);
-- 进行增删改产生增量binlog。
INSERT INTO hstore_binlog_source VALUES(100, 1, 1);
delete hstore_binlog_source where c1 = 100;
INSERT INTO hstore_binlog_source VALUES(200, 1, 1);
update hstore_binlog_source set c2 =2 where c1 = 200;
-- 模拟Flink调用系统函数查询指定CSN区间的Binlog，参数分别表示表名，目标DN(为0表示所有DN),起始CSN点位，终止CSN点位。
select * from pgxc_get_binlog_changes('hstore_binlog_source', 0, 0, 9999999999);
```

```
postgres=# select * from pgxc_get_binlog_changes('hstore_binlog_source', 0, 0, 9999999999);
gs_binlog_sync_point | gs_binlog_event_sequence | gs_binlog_event_type | gs_binlog_timestamp_us | c1 | c2 | c3

10241 | 2 | I | 100 | 1 | 1
10242 | 3 | d | 100 | 1 | 1
10243 | 4 | I | 100 | 1 | 1
10245 | 5 | B | 100 | 1 | 1
10245 | 6 | U | 100 | 100 | 1
(5 rows)
```

可以看到两次INSERT操作产生了两个gs\_binlog\_event\_type是'I'的记录，DELETE操作产生了type是'd'的记录，UPDATE产生了一行BeforeUpdate的'B'记录以及一条AfterUpdate的'U'记录，分别表示更新前的值以及更新后的值。

通过调用系统函数[pgxc\\_consumed\\_binlog\\_records](#)可以查询目标表的binlog是否被所有槽位消费完毕。参数分别表示目标表名以及目标DN（为0表示所有DN）。

```
-- 模拟Flink调用系统函数注册同步点，参数分别表示表名，槽位名，注册的点位，是否属于checkPoint，点位对应的xmin（获取同步点时会提供）。
select pgxc_register_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', 0, 9999999999, false, 100);
select pgxc_register_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', 0, 9999999999, true, 100);
-- 查询表上binlog是否被全部消费，返回 1 表示已经被下游槽位全部消费。
select * from pgxc_consumed_binlog_records('hstore_binlog_source',0);
```

```
postgres=# select * from pgxc_consumed_binlog_records('hstore_binlog_source',0);
pgxc_consumed_binlog_records

1
(1 row)
```

## 开启 Binlog 时间戳功能

如果需要读取指定时间点之后binlog的功能，通过在建HStore表时指定表级参数enable\_binlog\_timestamp，开启HStore表的Binlog时间戳功能。仅9.1.0.200及以上版本支持。

```
CREATE TABLE hstore_binlog_source(
 c1 INT PRIMARY KEY,
 c2 INT,
 c3 INT
) WITH (
 ORIENTATION = COLUMN,
 enable_hstore_opt=true,
 enable_binlog_timestamp =on,
 binlog_ttl = 86400
);
```



说明

- 对于开启了Binlog时间戳的表，并不会立刻给入库的操作记录Binlog，需要再给同步任务注册同步点后，才会开始记录Binlog（开启Flink同步binlog任务后，会自动循环进行获取同步点、获取增量数据、注册同步点操作）。
- binlog\_ttl是可选参数，当不设置时将使用默认值86400，单位为秒（即默认保留一天），当Binlog记录的时间戳距离现在大于TTL时，会被异步清理。
- 空间开销：对于开启binlog时间戳的表，辅助表上记录的binlog记录会严格保留至超过TTL才会清理，这会带来数倍的额外空间开销（具体倍数与TTL时间内的更新入库量有关）。

查询开启binlog时间戳功能的表上的Binlog：

```
postgres=# select * from pgxc_get_binlog_changes('hstore_binlog_source', 0, 0, 999999999);
gs_binlog_sync_point | gs_binlog_event_sequence | gs_binlog_event_type | gs_binlog_timestamp_us | c1 | c2 | c3

10516 | 2 | I | 1731570520900211 | 100 | 1 | 1
10517 | 3 | d | 1731570520904425 | 100 | 1 | 1
10518 | 2 | I | 1731570520909055 | 200 | 1 | 1
10519 | 3 | B | 1731570520914102 | 200 | 1 | 1
10519 | 4 | U | 1731570520914154 | 200 | 2 | 1
(5 rows)
```

将gs\_binlog\_timestamp\_us从BigInt类型转成可读的时间戳：

```
select to_timestamp(1731569598408661/1000000);

postgres=# select to_timestamp(1731570520900211/1000000);
to_timestamp

2024-11-14 15:48:40.900211+08
(1 row)
```

获取各个DN上，目标表指定时间点后的第一条binlog信息（为空表示这个时间点后没有binlog）：

```
select * from pgxc_get_binlog_cursor_by_timestamp('hstore_binlog_source','2024-11-14 15:33:18.40866+08',0);

postgres=# select * from pgxc_get_binlog_cursor_by_timestamp('hstore_binlog_source','2024-11-14 15:48:40.900211+08',0);
node_name | node_id | latest_sync_point | binlog_sync_point | binlog_timestamp_us | binlog_xmin

dn_2 | 1051926843 | 10532 | 10516 | 1731570520900211 | 10510
dn_1 | 1300059100 | 10532 | 10518 | 1731570520909055 | 10510
(2 rows)
```

获取开启binlog时间戳功能的表的消费进度：

返回的字段表示最近消费的一条binlog的时间戳，binlog上的最近时间戳，最近消费的一条binlog的CSN点位，binlog上最近CSN点位，未消费的binlog记录数量。

```
-- 模拟Flink调用系统函数注册同步点，参数分别表示表名，槽位名，注册的点位，是否属于checkPoint, 点位对应的xmin (获取同步点时会提供)。
select pgxc_register_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', 0, 999999999, false, 100);
select pgxc_register_binlog_sync_point('hstore_binlog_source', 'slot1', 0, 999999999, true, 100);
-- 查询目标表各个槽位的消费进度。
select * from pgxc_get_binlog_consume_progress('hstore_binlog_source', 0);

postgres=# select * from pgxc_get_binlog_consume_progress('hstore_binlog_source', 0);
node_name | node_id | slot_name | checkpoint | latest_consumed_timestamp | latest_timestamp | latest_consumed_csn | latest_csn | unconsumed_binlog_count

dn_1 | 1300059100 | slot1 | f | 2024-11-14 15:48:40+08 | 2024-11-14 15:48:40+08 | 10519 | 10519 | 0
dn_1 | 1300059100 | slot1 | t | 2024-11-14 15:48:40+08 | 2024-11-14 15:48:40+08 | 10519 | 10519 | 0
dn_2 | 1051926843 | slot1 | f | 2024-11-14 15:48:40+08 | 2024-11-14 15:48:40+08 | 10517 | 10517 | 0
dn_2 | 1051926843 | slot1 | t | 2024-11-14 15:48:40+08 | 2024-11-14 15:48:40+08 | 10517 | 10517 | 0
(4 rows)
```

控制 DML 不产生 Binlog

通过设置会话级参数enable\_generate\_binlog为off，可以控制当前会话的DML，在给开启binlog的表入库时，不产生binlog记录。

## 18.5.2 Flink 实时消费 Binlog

### 注意事项

- 当前仅8.3.0.100及以上的版本支持HStore和HStore-opt记录Binlog功能。
- V3 HStore表不支持Binlog，仅V3 HStore\_opt表支持Binlog。
- 目前DWS只有Hstore表和HStore-opt支持Binlog功能，表需要包含主键且设置enable\_binlog=on或者enable\_binlog\_timestamp=on。
- 消费的Binlog表名不要带有特殊字符，如.、"等。
- 如果多个任务消费同一张表的Binlog数据，需要保证每个任务的binlogSlotName唯一。
- 为了达到最高的消费速度，建议将任务的并发度和DWS集群DN数设置一致。
- 使用[dws-connector-flink](#)的Sink能力来写入Binlog数据的话，需要注意以下几点：
  - 如果需要保证DN内的数据写入顺序则需要设置connectionSize设置为1。
  - 如果源端有更新主键操作或者需要flink进行聚合计算的话，将ignoreUpdateBefore设置为false，否则不建议将ignoreUpdateBefore设置为false（默认true）。

### Flink 实时消费 Binlog

使用DWS Connector来实时消费Binlog，具体请参见[DWS-Connector](#)。

如果已使用其他同步工具已经将全量数据同步到了目标端，后续只想进行增量同步。则可以调用以下系统函数来更新同步点。

```
SELECT * FROM pg_catalog.pgxc_register_full_sync_point('table_name', 'slot_name');
```

### 源表 DDL

Source端会根据操作类型自动为每行数据设置准确的Flink RowKind类型（INSERT、DELETE、UPDATE\_BEFORE、UPDATE\_AFTER），这样就能镜像同步表的数据，类似MySQL和Postgres的CDC功能。

```
CREATE TABLE test_binlog_source (
 a int,
 b int,
 c int,
 primary key(a) NOT ENFORCED
) with (
 'connector' = 'dws',
 'url' = 'jdbc:gaussdb://ip:port/gaussdb',
 'binlog' = 'true',
 'tableName' = 'test_binlog_source',
 'binlogSlotName' = 'slot',
 'username'='xxx',
 'password'='xxx')
```

### Binlog 相关参数说明

下表仅涉及消费Binlog时的参数。

表 18-7 消费 Binlog 时的参数

| 参数                          | 说明                                                                                                          | 数据类型    | 默认值         |
|-----------------------------|-------------------------------------------------------------------------------------------------------------|---------|-------------|
| binlog                      | 是否读取Binlog信息                                                                                                | Boolean | false       |
| binlogSlotName              | 槽位信息，可以理解一个标识。由于可能存在多个Flink任务同时消费同一张表的Binlog信息，所以该场景需要保证每个任务的binlogSlotName不同。                              | String  | Flink映射表的表名 |
| binlogBatchReadSize         | 批量读取binlog的数据行数                                                                                             | Integer | 5000        |
| fullSyncBinlogBatchReadSize | 全量读取binlog的数据行数                                                                                             | Integer | 50000       |
| binlogReadTimeout           | 增量消费Binlog数据时超时时间，单位毫秒                                                                                      | Integer | 600000      |
| fullSyncBinlogReadTimeout   | 全量消费Binlog数据时超时时间，单位毫秒                                                                                      | Long    | 1800000     |
| binlogSleepTime             | 实时消费不到Binlog数据时休眠时间，单位毫秒。如果连续读取不到Binlog数据，则休眠时间为：<br>binlogSleepTime * 次数，最大为binlogMaxSleepTime。读取到数据后，则重置。 | Long    | 500         |
| binlogMaxSleepTime          | 实时消费不到Binlog数据时最大休眠时间，单位毫秒。                                                                                 | Long    | 10000       |
| binlogMaxRetryTimes         | 消费Binlog数据出错后的重试次数。                                                                                         | Integer | 1           |
| binlogRetryInterval         | 消费binlog数据出错后的重试时间间隔。重试时sleep时间：<br>binlogRetryInterval * (1~binlogMaxRetryTimes) + Random ( 100 )。单位毫秒。    | Long    | 100         |
| binlogParallelNum           | 消费Binlog数据时线程数，只有任务并发度小于DWS集群DN数时，该参数才有效，即此时一个并发度会消费多个DN上的数据，所以可以考虑设置该参数。                                   | Integer | 3           |
| connectionPoolSize          | JDBC连接池连接大小。                                                                                                | Integer | 5           |
| needRedistribution          | 表示是否兼容扩充重分布（需要升级到对应内核版本，如果是低版本则设置为false）；如果设置成true的话，flink的restart-strategy不能设置为none。                       | Boolean | true        |

| 参数                       | 说明                                                                                                       | 数据类型    | 默认值   |
|--------------------------|----------------------------------------------------------------------------------------------------------|---------|-------|
| newSystemValue           | 表示读取binlog数据时是否使用新的系统字段（需要升级到对应内核版本，如果是低版本则设置为false）。                                                    | Boolean | true  |
| checkNodeChangeInterval  | 检测节点变化的间隔，只有needRedistribution=true才生效。                                                                  | Long    | 10000 |
| connectionSocketTimeout  | 连接处理超时时间（可以看成客户端执行SQL超时时间），单位毫秒；默认值为0，即不设置超时时间。                                                          | Integer | 0     |
| binlogIgnoreUpdateBefore | 是否过滤Binlog记录中的before_update记录，以及delete记录是否只返回主键信息。该参数仅9.1.0.200及以上版本支持。                                  | Boolean | false |
| binlogStartTime          | 设置从某个时间点开始消费Binlog（只能增量消费），格式为yyyy-MM-dd hh:mm:ss且表需要开启enable_binlog_timestamp。<br>该参数仅9.1.0.200及以上版本支持。 | String  | 无     |
| binlogSyncPointSize      | 增量读取binlog同步点区间的大小（增量读取binlog时，如果数据量过大可能涉及下盘，可通过调整该参数控制）。<br>该参数仅9.1.0.200及以上版本支持。                       | Integer | 5000  |

数据同步示例

- DWS侧：

📖 说明

新建binlog表时，[enable\\_hstore\\_binlog\\_table](#)参数需要设置为true，可以通过show enable\_hstore\_binlog\_table来查询。

-- 源表（产生binlog）

```
CREATE TABLE test_binlog_source(a int, b int, c int, primary key(a)) with(orientation=column, enable_hstore_opt=on, enable_binlog=true);
```

-- 目标表

```
CREATE TABLE test_binlog_sink(a int, b int, c int, primary key(a)) with(orientation=column, enable_hstore_opt=on);
```
- Flink侧：

执行如下命令进行完整数据同步：

```
-- 建立源表的映射表
CREATE TABLE test_binlog_source (
 a int,
```

```
b int,
c int,
primary key(a) NOT ENFORCED
) with (
'connector' = 'dws',
'url' = 'jdbc:gaussdb://ip:port/gaussdb',
'binlog' = 'true',
'tableName' = 'test_binlog_source',
'binlogSlotName' = 'slot',
'username'='xxx',
'password'='xxx');

-- 建立目标表的映射表
CREATE TABLE test_binlog_sink (
a int,
b int,
c int,
primary key(a) NOT ENFORCED
) with (
'connector' = 'dws',
'url' = 'jdbc:gaussdb://ip:port/gaussdb',
'tableName' = 'test_binlog_sink',
'ignoreUpdateBefore'='false',
'connectionSize' = '1',
'username'='xxx',
'password'='xxx');

INSERT INTO test_binlog_sink select * from test_binlog_source;
```

## 使用 java 程序示例

新建源表和目标表：

```
-- source
create table binlog_test_source(a int, b int, c int, primary key(a)) with(orientation=column,
enable_hstore_opt=on, enable_binlog=true);
-- sink
create table binlog_test_sink(a int, b int, c int, primary key(a)) with(orientation=column,
enable_hstore_opt=on, enable_binlog=true);
```

demo程序：

```
public class BinlogDemo {

 // binlog表的表名
 private static final String BINLOG_TABLE_NAME = "binlog_test_source";

 // binlog表的槽位名
 private static final String BINLOG_SLOT_NAME = "binlog_test_slot";

 // 写入表的表名
 private static final String SINK_TABLE_NAME = "binlog_test_sink";

 public static void main(String[] args) throws Exception {
 DwsConfig dwsConfig = buildDwsConfig();
 DwsClient dwsClient = new DwsClient(dwsConfig);

 TableSchema sourceTableSchema =
dwsClient.getTableSchema(TableName.valueOf(BINLOG_TABLE_NAME));
 TableSchema sinkTableSchema = dwsClient.getTableSchema(TableName.valueOf(SINK_TABLE_NAME));

 // 需要写入哪些列
 List<String> sinkColumns = sinkTableSchema.getColumnNames();

 // 线程池
 DwsConnectionPool dwsConnectionPool = new DwsConnectionPool(dwsConfig);
 // 存放数据的队列
 BlockingQueue<BinlogRecord> queue = new LinkedBlockingQueue<>();
 // 需要同步哪些列
```

```
List<String> sourceColumnNames = sourceTableSchema.getColumnNames();

BinlogReader binlogReader = new BinlogReader(dwsConfig, queue, sourceColumnNames,
dwsConnectionPool);

// 启动读取任务
binlogReader.start();
binlogReader.getRecords();

while (binlogReader.isStart()) {
 try {
 while (!queue.isEmpty() && !binlogReader.hasException()) {
 // 读取数据
 BinlogRecord record = queue.poll();
 if (Objects.isNull(record)) {
 continue;
 }
 BinlogRecordType type = BinlogRecordType.toBinlogRecordType(record.getType());
 List<Object> columnValues = record.getColumnValues();

 // 写入数据
 if (BinlogRecordType.INSERT.equals(type) || BinlogRecordType.UPDATE_AFTER.equals(type)) {
 Operate upsert = dwsClient.write(sinkTableSchema);
 for (int i = 0; i < sinkColumns.size(); i++) {
 upsert.setObject(i, columnValues.get(i), false);
 }
 upsert.commit();
 } else if (BinlogRecordType.DELETE.equals(type) ||
BinlogRecordType.UPDATE_BEFORE.equals(type)) {
 Operate delete = dwsClient.delete(sinkTableSchema);
 for (int i = 0; i < sinkColumns.size(); i++) {
 String field = sinkColumns.get(i);
 if (!sinkTableSchema.isPrimaryKey(field)) {
 continue;
 }
 delete.setObject(i, columnValues.get(i), false);
 }
 delete.commit();
 }
 }
 binlogReader.checkException();
 } catch (Exception e) {
 throw new DwsClientException(ExceptionCode.GET_BINLOG_ERROR, "get binlog has error", e);
 }
}

private static DwsConfig buildDwsConfig() {
 // 初始化一些配置信息(只列举一些必要的配置,具体配置信息请参考文档)
 TableConfig tableConfig = new TableConfig().withBinlog(true)
 .withNewSystemValue(true)
 .withNeedRedistribution(false)
 .withBinlogSlotName(BINLOG_SLOT_NAME);
 return DwsConfig.builder()
 .withUrl("链接信息")
 .withUsername("用户名")
 .withPassword("密码")
 .withBinlogTableName(BINLOG_TABLE_NAME)
 .withTableConfig(BINLOG_TABLE_NAME, tableConfig)
 .build();
}
```