版本说明

版本号: 0.1.1

版本发布时间:2016年2月1日

[DATABASE NAME]是基于开源的OceanBase 0.4.2的开发版本。该版本继承了OceanBase 0.4.2中的特征,并增加了一些新的特征。

特征列表

1 新功能特征

1.1 高可用的三集群架构

基于OceanBase0.4.2集群的概念,实现了高可用的三集群架构,增加集群间选主、集群角色自动切换、日志强同步及恢复等机制:

• 集群间选主机制

增加基于Paxo的RS洗举模块;

增加RS之间的租约机制;

增加RS之间的消息传递类型;

增加RS获取本集群内UPS最大日志时间戳的机制。

• 集群角色自动切换机制

增加集群信息管理模块;

增加RS选举状态管理模块;

增加监控RS选举模块;

增加UPS与RS之间的租约机制。

• 日志强同步及恢复机制

增加日志同步中备UPS的响应消息;

增加主UPS记录所有备UPS的响应消息;

修改主UPS获取提交日志号的流程;

增加日志提交点, 主UPS记录该点;

修改UPS回放日志的流程。

注意:现有架构下,为了保证读写数据的一致性,增量数据的读写操作均由主机群中的UPS负责;每进行一次集群切换,管理员应确保集群的整体状态正常;日志提交点仅由主UPS更新,并没有同步给其他备UPS。

1.2 多线程网络IO处理框架

保留原有OB中网络接口,重写网络IO处理框架,新框架包含以下两个特征:

• 事件驱动模型

基于libev事件驱动模型, 封装socket执行流程; 每个事件循环上设置线程观测器、读写观测器、监听观测器和超时观测器。

· 多线程处理IO

多线程采用线程池管理; 每个线程对应一个事件循环,线程启动则事件循环启动; IO线程上的每个连接都属于独立的内存资源。

1.3 存储过程

增加存储过程功能,该功能可以减少服务器和客户端之间的传送代价。

• 存储过程的功能

允许用户创建和使用存储过程; 增加游标功能,允许用户在存储过程中使用游标来遍历数据集; 支持通过MySQL的JDBC使用存储过程及游标。

• 存储过程的机制

增加系统内部表__all_procedure,用于保存存储过程的信息; 修改查询处理流程,使其支持存储过程。

• 存储过程的使用

增加SQL语句,以满足存储过程的使用,存储过程中支持:

创建存储过程:

CREATE PROCEDURE *sp_name* ([proc_parameter[,...]])

BEGIN

statement_list

END

调用存储过程:

CALL sp_name ([parameter[,...]])

删除存储过程:

DROP PROCEDURE [IF EXISTS] sp_name;

1.4 二级索引

增加二级索引功能,该功能可以提高查询的速度,降低数据库系统的性能开销。

• 二级索引的功能

允许用户建立、查看和删除二级索引; 支持在空表或有数据的表上创建索引; 保证动态更新原表时,索引表和原表数据一致; 支持索引表冗余原表非索引列。

• 二级索引的机制

增加系统内部表__all_secondary_index; 增加系统内部表__all_column_checksum_info; 增加系统内部表__index_service_info; 修改查询处理流程,使其支持二级索引; 修改原insert, replace, update以及delete流程。

• 二级索引的使用

增加SQL语句,以满足二级索引的使用:

创建二级索引:

CREATE INDEX [IF NOT EXISTS] index_name ON table_name (columname list1) STORING(columname list2) [index options list];

查看二级索引:

SHOW INDEX ON relation_factor opt_show_condition;

删除二级索引:

DROP INDEX opt_if_exists index_list ON table_name;

注意: 创建的二级索引需要等待每日合并后才能生效。

1.5 非主键多行更新

增加非主键多行更新功能,用户能够指定任意的条件来更新多行数据。

注意:由于原有OceanBase限制,目前一次更新数据量的大小不能超过2MB。

2 性能特征

2.1 分布式查询优化:半连接

增加半连接,允许两张表做内连接时使用半连接,通过减少大表在网络的传输量来达到减少内连接查询处理时间。

• 半连接查询机制

增加物理操作符ObSemiLeftJoin; 修改查询处理流程,使其支持半连接查询。

• 半连接的使用

增加hint语法,用户可以通过在SQL语句中添加hint来决定是否使用半连接优化。

/*+SEMI_JOIN(p1 , p2 , p3 , p4)*/

说明: p1为小表表名, p2为大表表名, p3为小表连接列的列名, p4为大表连接列的列名。

3 弃用特征

由于高可用的三集群架构新特征的引入,以下特征暂时被弃用:

- 集群内多RS和多UPS的配置
- UPS配置参数wait_slave_sync_type