MySQL数据库备份优化&数据架构设计

- 1. 线上数据备份恢复策略实施
 - 1.1. 备份流程设计
 - 1.2. 数据恢复流程
 - 1.3. statement模式下数据恢复
- 2. MySQL索引优化
 - 2.1. Explain执行计划分析
 - 2.2. 索引命中策略分析
 - 2.3. 索引分析总结
 - 2.4. 数据库出现问题后如何死而不僵
- 3. 数据库架构设计
 - 3.1. 数据库命名规范
 - 3.2. 数据库设计规范
 - 3.3. 数据库索引设计规范
 - 3.4. 数据库字段设计规范
 - 3.5. 数据库SQL开发规范
 - 3.6. 数据库操作行为规范

1. 线上数据备份恢复策略实施

1.1. 备份流程的设计

- 备份工具
- 备份方式
- 1、考虑数据量: 做备份工具的选型
 - 数据量较小的情况下: mysqldump逻辑备份, 导出的是SQL
 - 如果我们数据量非常大: xtrabackup
- 2、考虑我们的时间点补偿
 - 从上一个全量备份时点到现在这个阶段的数据
 - Binlog: statement, row, mixed
- 3、做我们的备份方案
 - 全量备份 crontab -e (cron语法)定时执行备份脚本,时间选择在业务量小的时点(记录我们的备份的position)
 - 增量: binlog (statement和mixed模式, 我们的SQL都是线性且可执行的)
 - statement和mixed的增量适用于正常情况下数据库无法打开使用或数据文件损坏

- row特别适合单表数据异常恢复
- 一定要确保线上不会出现直接执行的SQL

1.2. 数据恢复流程

案例1: statement, mixed

student(id,score): 4点100行数据,第二天8点的时候更新一条score,所有人score全变成90

- mysqldump: 可以去到文件里找到student表把insert全部拿出来
- xtrabackup: 先要恢复到一个新数据库
- 把4-8点间所有涉及这个student表的DML除select外,还最后我出错的这个SQL外,所有SQL全部 拿出来
- 按照这个顺序: 4点student所有数据执行->执行Binlog里的SQL

案例2: row

- 找到position,通过mysqlbinlog导出变更的数据,只能用代码去调整他的记录变更为恢复的SQL
- 如果数据库不可用需要恢复
 - 文件转移到新数据库: 物理备份
 - 如果数据文件无法启动
 - o mysqldump全量+row模式下的增量(调整起来就非常费劲)

在备份的基础上,如果条件允许一定要做主从HA

• 主机: row

• 从机: statement

1.3. statement模式下数据恢复

作业: 自己drop database一次,并通过binlog进行恢复

恢复的过程也记录进binlog了

是否需要记录?

2. MySQL索引优化

● SQL及索引: 高质量的SQL, 避免索引失效

● 数据库表结构: 范式, 至少要符合3NF

- 系统配置MySQL, Linux
- 硬件

2.1. Explain执行计划分析

explain的用法

1 | explain select * from employee where age=40 and name='张飞'

- 查看表的读取顺序
- 读取操作类型
- 哪些索引可用
- 表之间关联
- 每张表有哪些索引被优化器执行

type

- system
- const
- eg ref
- ref
- range
- index
- ALL

查询的效果从上到下越来越差

2.2. 索引命中策略分析

- 最左匹配原则
- 在索引字段上加入函数: 不走索引
- is null/is not null: 不走索引
- 覆盖索引: key-value都在索引里,如果select columns直接使用的是索引列就直接使用覆盖索引
- 只要索引条件和or挨着: 就用不上

•

!= / <>: 是否能应用索引

2.3. 索引分析总结

优势:

- 1、提高查询速度
- 2、表连接的时候,加速连接
- 3、保证数据唯一: 唯一索引

劣势

- 1、修改和增加数据时会提升开销
- 2、索引还会占用物理空间
- 3、在进行大量的insert或update、delete时,速度会变慢

适合建立索引

- 1、数据差异化较大
- 2、频繁查询的列, where条件里经常用到的

- 3、常用的表关联字段
- 4、查询中统计或分组的字段

不适合的

- 1、记录值特别少
- 2、值变化特别小,重复率高
- 3、经常增删改的表

2.4. 数据库出现问题后如何死而不僵

- 1 | mysql> show processlist;
- 2 mysql> kill pid;

3. 数据库架构设计

做架构到底是在做什么?

抽象能力

抽象-->具象

- 逻辑设计:
 - 1、具体内容:设计数据库的一个逻辑结构,与具体的DBMS无关,主要反映业务逻辑
 - 2、设计步骤: 用关系模型
 - 3、使用工具来模型化: E-R图
 - 矩形: 实体对象 1:m, n:m, 1:1
 - 椭圆:属性
 - 线:关系的连接
 - 菱形: 关系
 - o 4、实体关系模型
 - 通过表格实现:字段名,类型,长度,约束
 - 实体的实例化和泛化
 - o 5、至少满足3NF
- 物理设计
 - 对具体数据库进行选型: oracle, mysql
 - 。 表的字段及存储结构
- 实际工作中: 都是并行的

3.1. 数据库命名规范

- 所有数据库对象名称: 小写加下花线分割
 - 。 MySQL对象名称在默认情况下是大小写敏感
 - o MySQL的对像其实都是一个文件,而linux文件名是大小写敏感
 - o Dbname / dbname, MyTable / mytable
 - o 开发非常麻烦

- 所有MySQL数据库对象名称禁止使用MySQL保留关键字
 - 一定要提前准备一份对应版本的关键字表
 - o 建表的时候没问题,但SQL查询就挂了``
- 所有的数据库对象名称: 见名知义, 但最长不要超过32个字符(不要中英文混合)
- 所有临时表命名: tmp_tablename_20191215
- 所有的备份表: bak_tablename_20191215
- 索引: idx_pk_
- 所有存储类型相同的列名以及长度必须保持一致
 - o order: product title 50
 - erp_instock: product_title 50

3.2. 数据库设计规范

- 正常情况下建议使用innoDB, v5.6版本后默认都是innoDB
- 字符集
 - o UTF-8
 - o 统一字符集避免乱码
 - UTF-8的字符集是一个汉字3个字节: varchar(255) UTF-8 255*3=765字节
- 加入注释
- 控制单表的数据量大小: 行
 - 对于日志数据,进行归档
 - o 对于业务数据进行分库分表
- 分区表谨慎使用
- 控制表宽度
 - 虽然表没有行限制,但列最多4096
 - 。 如果列多了, 占用内存和I/O会非常大
- 禁止在表中建立预留字段: varchar_column, order_second_no, remark, memo
 - o varchar类型
 - 。 违背上面的命名规则
 - 时间久了,不看业务代码,完全是魔鬼字段
- 禁止在数据库里存放图片、文件、二进制文件
 - o 如果要用blob、Text存大文件, select colums....
 - o 如何避免select *, 外键表单独放单文件
- 禁止对线上环境进行压力测试
 - 。 会产生大量的垃圾数据和日志文件
- 禁止从开发环境、测试环境连接生产数据库

3.3. 数据库索引设计规范

- 单张表索引数量建议不超过5个,如果列多可以适当增加
 - 。 索引过多: SQL在进行优化器评估的时候会有更大的开销
 - 。 绝对不允许给表的每一列都建立索引
- 每个innodb表都必须有一个主键, innoDB表就是一个索引组织表

- 。 表数据的实际存储顺序只能有一种, innoDB是按照主键进行存放的
- o 如果没有主键, mysql会优先选择第一个非空唯一索引来做主键
- o 如果上面这个没有,mysql会自动生成一个36个字节的主键,但性能不好
- 不能使用更新频繁的列和联合索引做主键,主键不断变,数据的存放顺序就会不断变化
- o 不要使用UUID、MD5、HASH等做主键,不能保证这些值是按顺序增长的。如果生成较小的字符串就会导致不断变化数据存储的位置,影响I/O性能
- 要在哪些列上建立索引: 没有最好只有最适合
 - explain
 - ∘ where后
 - o join的连接lie
 - 筛选项最大的放在索引做左侧
- 避免建立冗余和重复索引
- 对于频繁查询的数据列,优先考虑使用覆盖索引
- 尽量避免加入外键约束
 - 。 因为外键写入的时候会降低存储效率
 - 但要给这些关联字段加索引

3.4. 数据库字段设计规范

- 优先选择符合存储需要的最小数据类型
 - o INT来存放时间戳
 - o varchar(255) '长袖衬衫'
- 避免使用TEXT, BLOB数据类型
 - 如果非要使用可以单独拉出来做关联表
 - 。 这两个类型上没有默认值
- 避免使用ENUM数据类型
 - 修改则需要使用ALTER语句
- 尽可能把所有列定义为NOT NULL
 - o 如果为NULL,索引需要额外的空间来保存
- 日期格式尽量不要用字符串保存
 - 不能用日期函数进行计算和比较
 - 用字符串占用的空间更多

1970-01-01 00:00:00-2038-01-19 03:14:07

int来保存: 4294967295

• 财务相关的数据用Decimal类型来进行计算

3.5. 数据库SQL开发规范

- 在程序中使用PrepareStatement, #{}
 - 。 降低词法和语法分析器的重复执行
 - 。 防止SQL注入
- 合理和充分的利用表上的索引
 - ο 避免前后%

- 使用left join或not exists来优化not in(not in无法使用索引)
- 程序连接不同数据库使用不同的账号,禁止跨库操作
 - 应用A---B 应用D---C: 跨库访问最好调用业务层
 - 。 如果账号被注入,也只注入一个库
- 禁止使用select * (但是依旧这么做)
- 禁止使用不含列名的insert into tableName values(",",");
- 避免使用子查询,可以把子查询优化为join操作
 - 子查询的结果集无法使用索引
 - 子查询会产生临时表操作,如果查询量大则会严重影响效率
- 避免使用join关联太多表
 - 大查询拆小查询,由我们的程序来去做关联和合并
 - 。 进行表数据冗余
 - 。 有一定的转换
- 减少同数据库的交互次数
- 使用in代替or, in能用索引, or用不上
- 禁止用order by rand()
- where中不要对列进行函数计数:列无法使用索引了
- UNION ALL和UNION
 - o 如果我们的数据明显不重复,就使用UNION ALL

程序=数据结构+算法

3.6. 数据库操作行为规范

- 大批量的数据操作会严重造成数据延迟
 - 。 数据分批执行
 - v5.7 format_binlog: row
- 对大表结构的操作会导致锁表
 - 。 对于大表的操作: pt-online-schema-change (PERCONA)
 - 原理
 - 创建新表结构
 - 复制旧表数据到新表
 - 在原表上加入触发器确保数据同步
 - 所有操作进行完毕后对原表进入一个很短的时间锁
 - 把原表名进行修改,再改新表名
 - 删除原表名
 - 原子性操作分割进行了
- 禁止对普通用户授予super权限
- 对于程序遵循最小权限原则