目录

- ➤ MySQL存储原理介绍
- ▶ 某著名企业MySQL表设计及分表方案
- ▶ 某著名企业数据库开发规范解读
- ▶ 某著名企业MySQL部署方式&运维知识



MySQL体系结构

Security

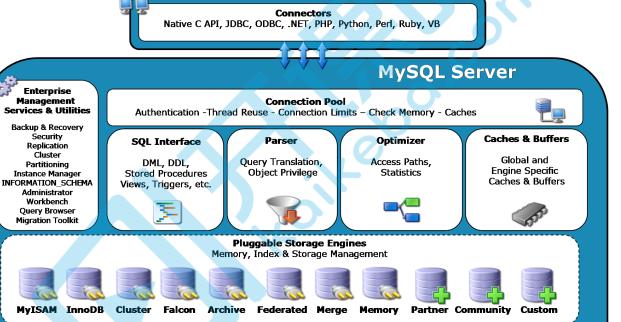
Replication Cluster

Partitioning

Workbench

File System

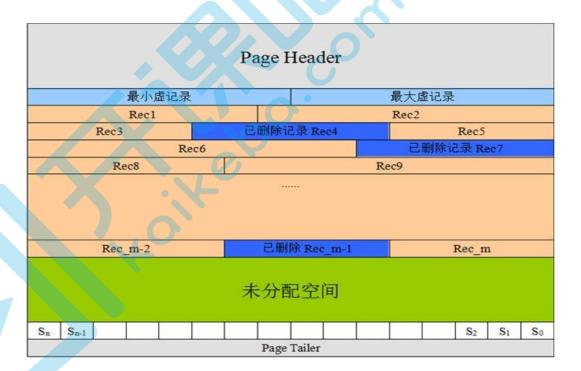
NTFS - NFS SAN - NAS



Files & Logs Redo, Undo, Data, Index, Binary,

Error, Query, and Slow

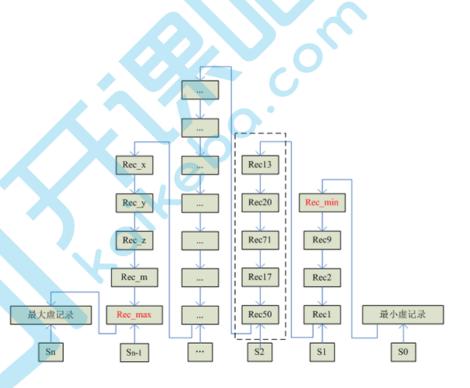
- > 记录存储方式
 - 记录按行存储在页内;
 - 按照主键"顺序"
 - 页内单项链表
 - 页之间双向链表



- > 页内记录维护
 - 保证"有序"
 - 物理有序 VS 逻辑有序
 - 插入策略
 - 追加写入?
 - 页内查询
 - 是否支持二分查找



▶ 页面记录逻辑组织结构 slot指向链表的一个(支链) slot指向的记录有序 每个slot大小固定



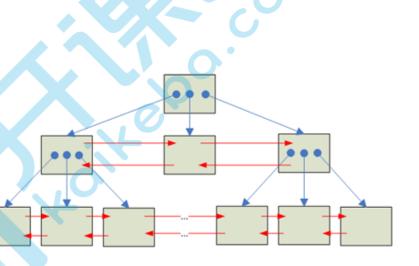
- ▶ 基本数据类型
 - 整数类型
 - TINYINT, SMALLINT, MEDIUMINT, INT, BIGINT
 - 浮点类型
 - FLOAT, DOUBLE, DECIMAL (精确数字)
 - DECIMAL是存储类型不是数据类型, CPU不支持直接计算
 - 字符串类型
 - CHAR, VARCHAR

- > 变长记录存储
 - 分两部分存储
 - 行内+溢出页
 - 768字节数据+20字节溢出页指针
 - 页内单行长度不能超过页大小一半 16K/2 = 8K
 - 大字段最多10个
 - VARCHAR占用空间
 - 1到2个字节存储长度 >255需要两个字节
 - 最大接近65535
 - VARCHAR(255)存一个字符?
 - VARCHAR(256)存一个字符?
 - 手机号/MD5如何存储

- ▶ 主键
 - 唯一确定一条记录
 - 默认创建索引-B+Tree聚簇索引
- > 问题
 - 如何选择主键? 自增 or 随机 or业务or联合主键

- > B+Tree
 - 平衡多叉树
 - 叶子节点存储数据

- 叶子节点组成顺序双向链表



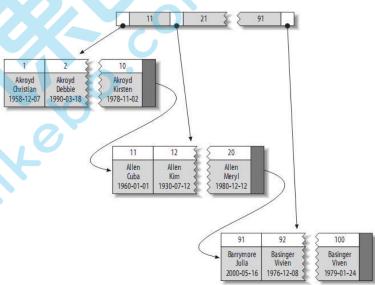
▶ 主键索引—聚簇索引

- 存储方式,行数据存储在叶子节点
- 自增主键,顺序写入,效率高
- 随机主键, 页内碎片, 索引大, 随机I/O

▶ 主键大小对索引的影响

- 索引文件大小
- 页内节点数->树的层数?

BIGINT类型主键3层可以存储约10亿条数据 16KB/(8B(key)+8B(指针))=1K 10³ * 10³ * 10³ = 10亿 32字节主键3层可以存储6400W



> 二级索引

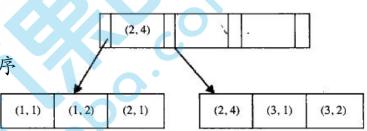
- 除了主键索引以外的索引
- 索引的Data是主键
- 索引的key包含主键 (保证key唯一)
- 一次查询至少走两次索引
- 主键大小会影响所有二级索引大小

> 字符串建索引

- 从头部开始截取部分数据作索引
- 不支持%开头的模糊查询

▶ 联合索引——多列索引

- 一个索引只创建一棵树
- 按第一列排序,第一列相同按第二列排序
- 前缀索引



▶ 前缀索引特点

- 按照最左开始查找,否则无法使用索引
- 不能跳过中间列
- 某列使用范围查询,后面的列不能使用索引

▶ 覆盖索引

- 不需要读取数据行
- 减少数据访问量
- 减少磁盘I/O
- 避免对主索引的二次查找

```
mysql> EXPLAIN SELECT store_id, film_id FROM sakila.inventory\G
******************************
    id: 1
select_type: SIMPLE
    table: inventory
    type: index
possible_keys: NULL
    key: idx_store_id_film_id
    key_len: 3
    ref: NULL
    rows: 4673
Extra: Using index
```

> 如何选择主键

- 自增主键:写入、查询效率和磁盘利用率都高,每次查询走两级索引
- 随机主键:写入、查询效率和磁盘利用率都低,每次查询走两级索引
- 业务主键:写入、查询效率和磁盘利用率都低,可以使用一级索引,覆盖索引
- 联合主键:影响索引大小,不易维护,DBA已经禁止

▶ 索引使用技巧

- 联合索引:优于多列独立索引
- 索引顺序: 选择性高的在前面
- 覆盖索引:二级索引存储主键值更有利
- 索引排序:索引同时满足查询和排序
- 使用"独立"列: 索引不能是表达式,不能是函数的参数
- 使用EXPLAIN分析查询

目录

- ➤ MySQL存储原理介绍
- ▶ 某著名企业MySQL表设计及分表方案
- ▶ 某著名企业数据库开发规范解读
- ▶ 某著名企业MySQL部署方式&运维知识



MySQL表设计与分表方案

▶ 表设计原则

- 主键选择
 - uid, infoid, msgid(服务生成全局唯一)
- 索引个数
 - 不超过5个
- 列类型选择
 - 通常更小的更好 时间戳秒还是毫秒
 - 简单就好 时间、金额 long是否可行? 枚举是否可以用TINYINT代替?

> 实际案例

用户表: uid, nickname, mobile, addr, image......,switch(bigint,开关量1位表示一个用户状态,频繁被查询)

- 垂直拆分
- 覆盖索引

MySQL表设计与分表方案

- ▶ 是否分表 (水平拆分)
 - 数据库出现性能都是在数据量到达一定程度以后!!
 - 做好预估,不要等需要分再分,拆分一步到位;
 - 控制表的数据量千万级别以内

> 分表策略

- 按key取模,读写均匀;
- 按时间分,冷热数据明确;

MySQL表设计与分表方案

▶ 商品表拆分案例

主键: infoId, 索引: uid 等等其他列

查询需求:按infoId查商品详情,按uid查用户发布的商品

key选择: infoId or uid?

解决方案

infoId中包含uid, infoId分表

按uid查询:直接计算

按infoid查询: 取出uid部分, 然后计算

目录

- ➤ MySQL存储原理介绍
- ► 某著名企业MySQL表设计及分表方案
- ▶ 某著名企业数据库开发规范解读
- ▶ 某著名企业MySQL部署方式&运维知识



某著名企业数据库开发规范解读

▶ 具体内容详见word文档《转转数据库使用规范解读.docx》