# 海量数据处理经验分享

队名: yfy 成员: 俞飞樾

2016.8







# 显录

- 概述
- 解决方案
- 改进过程
- 难点解决
- 亮点展示

# 需求

- 针对百G级别订单信息,商品信息,买家信息, 不得使用现有数据库代码,实现各种查询
- · 提供交易ID, 查询某次交易的某些属性
- 查询某位买家某个时间范围内的所有交易信息
- 查询某位买家某个时间范围内的所有交易信息
- 对某个商品的所有交易信息进行求和

# 完成

- 索引构建
- 单条记录查询
- 范围查询
- 查询排序
- 查询求和
- join功能
- 支持并发查询

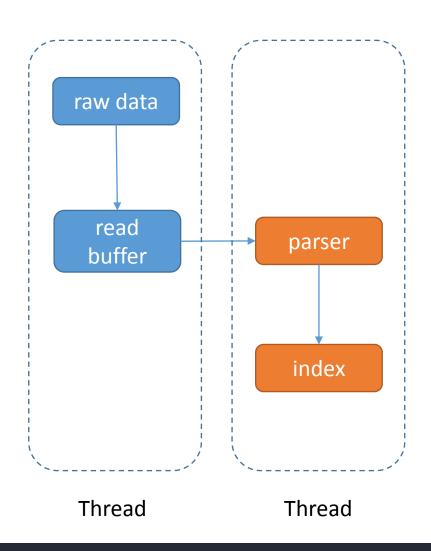
#### 结果

- 1946支参赛队
- 第7名
- 至8月2日最好成绩,建立索引2955122ms,一小时查询量181238次,查询平均响应时间19.86ms

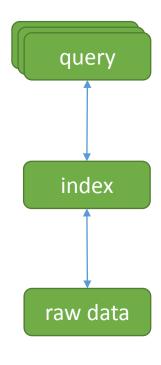
# 显录

- 概述
- 解决方案
- 改进过程
- 难点解决
- 亮点展示

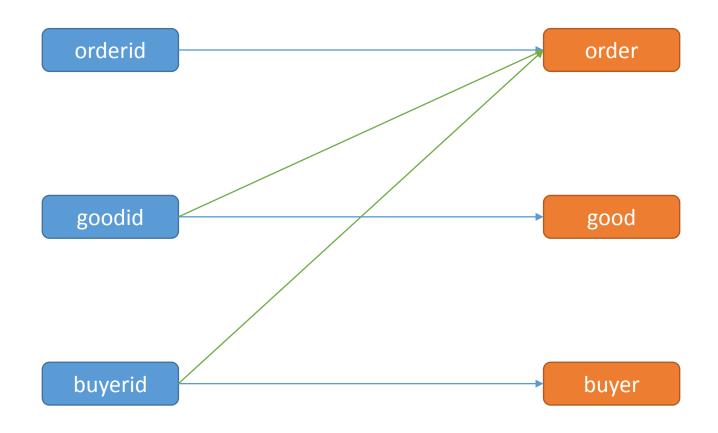
# 构建



#### 查询

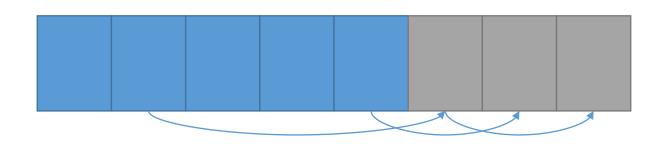


# 索引设计



# 索引设计

- 3个主键索引, o2o, g2g, b2b
- 2个一对多的索引, g2o, b2o
- 全部使用散列表存储
  - 简单, 易于实现
  - 期望时间复杂度是O(1)
  - 数据量已知



# 索引设计原则

- 单个磁盘顺序访问
  - 测试试跑数据索引随机写磁盘, 十几分钟
  - 先放内存,再写磁盘,放不下则拆分索引
- 只用byte数组存储
  - 商品表和买家表索引,HashMap, 2G, 自己实现, 500M
- 压缩索引大小
  - 根据数据特点,减少无用的byte消耗

#### 构建过程

- order表读3遍,
  - o2o, entrySize = 10, key, fileId, fileOff
  - g2o, entrySize = 5, fileId, fileOff
  - b2o, entrySize = 5, fileId, fileOff
- good表
  - g2g, entrySize = 29, key, fileId, fileOff, keyId
- buyer表
  - b2b, entrySize = 29, key, fileId, fileOff, keyId

#### 目录

- 概述
- 解决方案
- 改进过程
- 难点解决
- 亮点展示

# 索引合并

- 因内存有限, 故对索引进行了拆分
  - 查询时可能访问多个部分索引
- 后发现g2o, b2o可以不拆分,但需多次读订单表,需牺牲查询平均访问次数,提高载入率,溢出桶增加
- 7万 -> 9万

# 数据重组

- 范围查询, 访问大量随机订单数据
- 存在热点数据,将已读入的订单写在一起,下次查询可一次读出
- b2o, 9万 -> 10万
- g2o, 10万 -> 11万
- 同时读写,一致性,不需额外加锁,普通查询同步机制,保证索引修改原子性
- •实现并不完整,粗略实现存在冗余操作,提升不理想

# 索引位置

- 堆内
  - g2g, b2b, 500M
- 堆外 (新增)
  - (½)o2o, 2.7G
- 磁盘
  - 剩余索引
- 11万 -> 18万
- 对缓存的判断战略失误,(收益/成本)远高于 预期,这是倒数第2次提交

#### 目录

- 概述
- 解决方案
- 改进过程
- 难点解决
- 亮点展示

# 构建过程

- 11号到29号, 一直在构建
- 失败的尝试
  - •读,处理,写,单线程
  - 索引分成很多小文件
    - 经测试, 大文件速度慢
  - 写缓冲,请求有序排放,开线程一直写,复杂的同步
    - 请求中保存数据, gc导致cpu满载
    - 写缓冲每个桶自带缓冲, 局部填满导致全局等待
    - 读写冲突,非顺序访问
- 成功的尝试
  - 索引设计原则
  - 回归简单

#### 目录

- 概述
- 解决方案
- 改进过程
- 难点解决
- 亮点展示

# 亮点展示

- 自己实现的HashMap比Java自带的在本项目 benchmark上好很多,1/4空间消耗
- •实现简单,无第三方类库,1748行代码
- 单人承包所有工作
- •测试驱动,高质量的测试代码,自有成绩以来,所有改动均正确
- 构建快速,稳定3000s以内
- 代码结构良好,自如使用接口,抽象类,继承等特性,代码复用性好,可扩展

# Q&A