Bada 构建主从/去中心 混合架构的NoSQL



2015中国数据库技术大会

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2015 大数据技术探索和价值发现









概要

- 背景介绍 百亿数据的困惑
- 混合架构设计的考虑
- 新架构? 新挑战!
- 经验总结

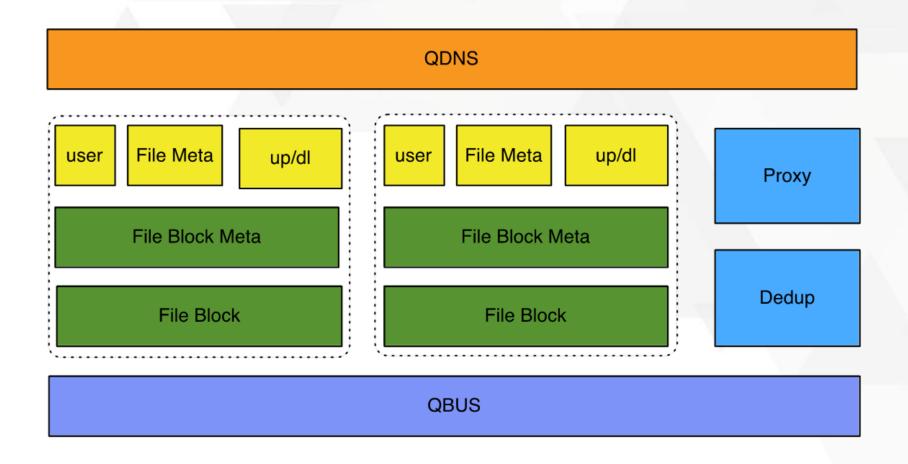








背景介绍-业务架构









背景介绍-原有方案

- (File / File Block) Deduplication
 - MongoDB v2.0/2.2/2.4
 - Mongos + Mongod(Primary 1 + Secondary 2)
 - 144G RAM + 300G SSD * 5
 - 12 servers / IDC, 20+ IDC







背景介绍-原有方案

- 百亿数据面临的问题
 - Bson 数据膨胀率高
 - 扩展节点周期长
 - 延迟不稳定: Thread -> DB锁
 - 数据可靠性低, 主从切换数据丢失









- 新的方案?
 - -延迟低、稳定
 - 膨胀率低
 - 节点伸缩效率高







• 延迟低、稳定

-磁盘介质: SSD

- 存储引擎: LevelDB / RocksDB

- 网络模型: Erlang OTP

- 副本机制: Primary & Secondary









• 膨胀率

- LevelDB: snappy

- RocksDB: snappy, zlib, bzip2, lz4, lz4 hc









- 节点伸缩
 - 迁移最小粒度partition
 - LevelDB Instance/partition









- 分布式系统关键要素
 - -路由策略
 - -副本策略
 - 一致性
 - 容错









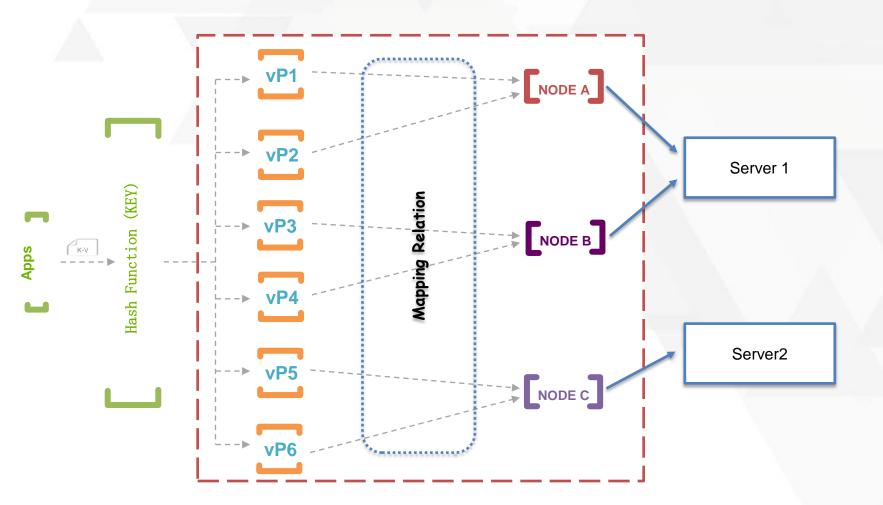
- 路由策略
 - 两级映射
- 优点:
 - 算法简单
 - 节点伸缩负载均衡



















- 副本策略:
 - Primary + Secondary * 2
 - 扩容、Binlog复制以 Partition为单位
 - partition、主副本均匀 分布在所有Node

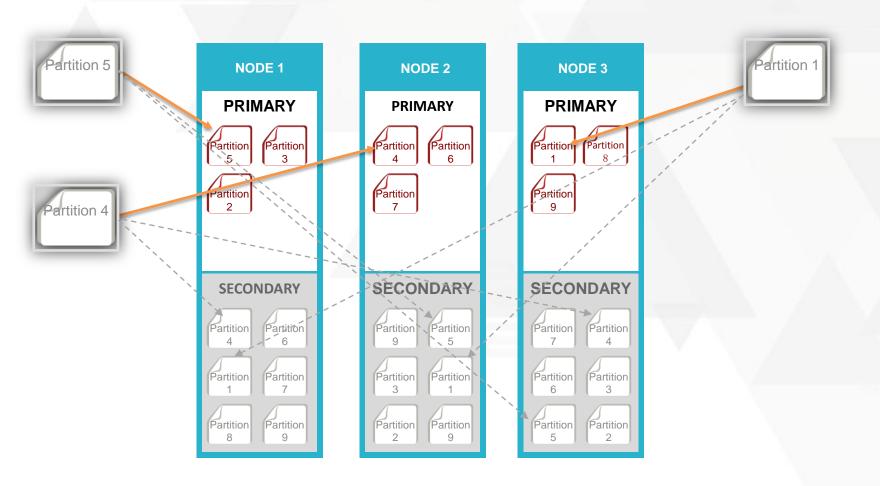
- 优点
 - 读写单副本, 延迟低
 - 节点伸缩效率高
 - Binlog并发复制
 - 数据节点负载均衡

















- 一致性
 - 最终一致
 - 读写主副本,多数情况下一致性强







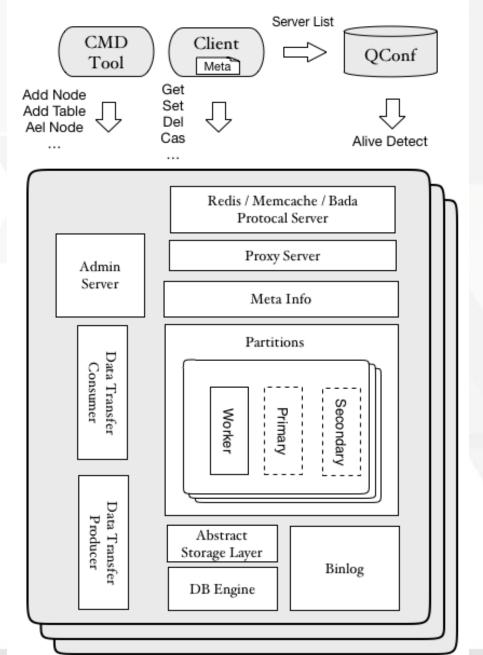
- 容错:
 - 选举 N/2+1
 - 最大 gopid(serverID, opid, timestamp)
 - 每组partition之间投票



















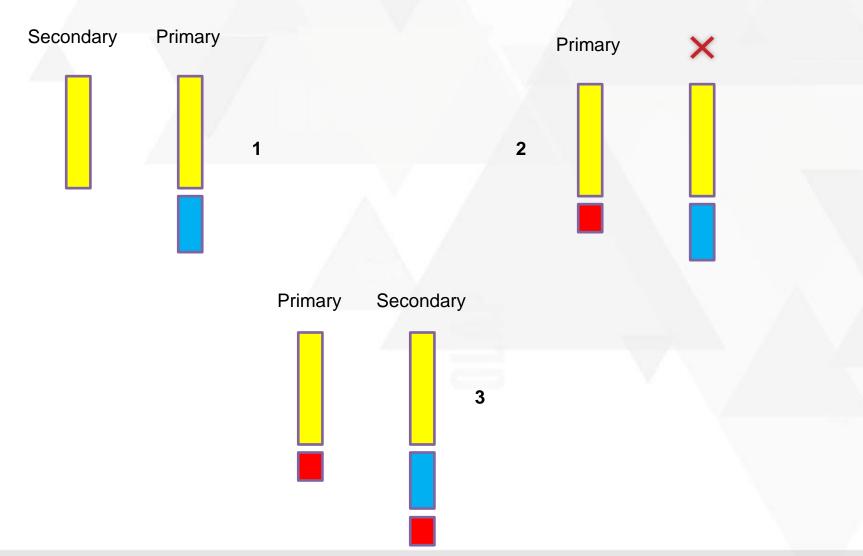
- 问题: 主从架构异步复制存在数据丢失
 - 网络故障
 - -服务器、机柜维护



















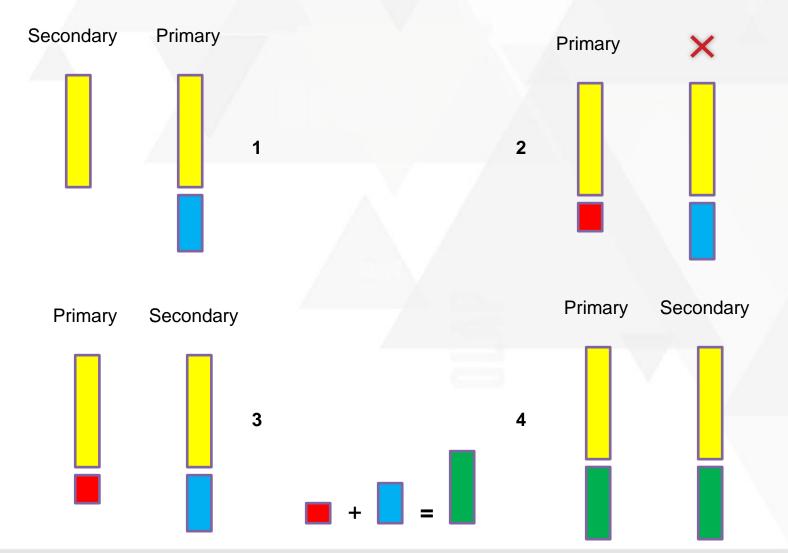
- 解决
 - Binlog Merge



















- 优化
 - 高效的查找同步点
 - 批量发送,二分查找
 - 如何最快恢复服务
 - 对key排序,只回放最后一次操作
 - 保持多副本binlog文件一致
 - Secondary binlog 删除重做









- 问题: 多partition引发的选举风暴
 - 无谓的网络、CPU消耗

- 解决:
 - 广播 -> 多播
 - 优化选举时机

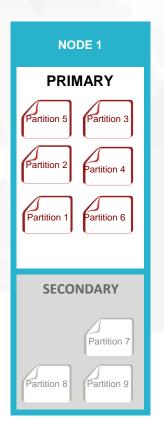


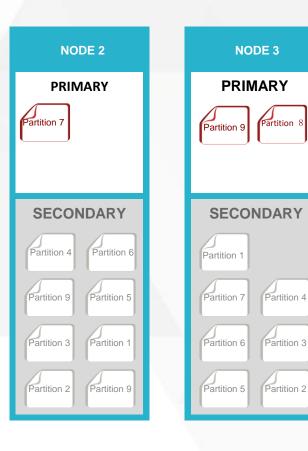






- 问题: 主副本不均衡
 - CPU、网络、I/O倾斜
- 解决:
 - 自动主平衡算法
 - 要求最小步数, changeprimary 最小影 响















经验总结

- 业务需求出发
- 选择开源方案
- 设计尽可能简单
- 小步快跑
- 单元、集成、沙盒测试
- 灰度上线, 预案就绪











innolik



WEIBO: @Chancey

MAIL: chanceycn@gmail.com

GITHUB: https://github.com/Qihoo360