分布式海量数据库的探索:Wasp

代志远

www.taobao.com

提纲

- HBase在阿里的现状
- 客户的需求
- Wasp的前世今生
- Wasp的架构
- RoadMap
- Q&A

HBase在阿里的现状

- 概要:
 - HBase的优缺点。
 - 我们的规模、发展以及未来。

HBase在阿里的现状

- HBase的优缺点
 - 优点:强一致性,高拓展性,写入速度快(LSM-Tree),混合行列存储,表结构变更容易,稀松矩阵利于节省存储空间。
 - 缺点:没有跨行事务,没有索引不利于简单的多维分析,API比较复杂学习成本高并且线上关系型数据向HBase迁移工作量比较大。

HBase在阿里的现状

- 我们的规模、发展以及未来
 - 700-800台的集群规模,离线集群如果上线H Base总规模将会更大。
 - HBase社区活跃,结构完善,前景良好,影响力越来越大,在集团内大有跟现有关系型数据库一较高下的趋势。
 - 大数据时代来临,常年运营积累的数据越来越多,HBase良好的拓展性成为了解决此类问题的利器,并且越来越多的应用会迁移到HBase。
 - 但是我们有如下的客户需求

- ■概要
 - 多维查询(二级索引)
 - 索引与实体的一致性
 - 简单的用户入口
 - 较强的线性拓展能力

- 多维查询(二级索引)
 - 用户需要根据根据条件进行筛选和过滤。
 - ■暴力Scan? Filter?协处理器?
 - -需要根据需求建立索引表

- 索引与实体的一致性
 - 实体与索引分别是不同的物理行
 - 需要同时更新索引与实体(增加、删除、修订)
 - 两者之间如何保证一致性?
 - 是否每个业务都需要保证强一致性?
 - 是否每次都要读到最新的一次更新?
 - 针对以上问题我们如何取舍和保证?

- 简单的用户入口
 - 由于:繁琐的HBase API,由于对HBase API 不熟悉,经常因为使用不当导致线上故障。比 如:为何我插入的这一行出现了十几万列?
 - 导致:用户学习成本较高,很多用户就喜欢原来的SQL,甚至使用SQL若干年了。

- 较强的线性拓展能力
 - 业务方:给传统单机数据库做分库分表太繁琐、 代价太高了,还需要业务应用人员自己维护分 库信息。
 - DBA:线上数据最近几年增加太快,每隔段时间就要重新拆库分库一次,每次都还有不同程度的故障。

- ■概要
 - Google的数据库产品。
 - Like-MegaStore架构能解决哪些问题。
 - 选择MegaStore的初衷和原由。

- Google的数据库产品
 - 第一代: Bigtable(06年)
 - 第二代: MegaStore(08年)
 - 第三代: Spanner(12年)
 - 第四代: F1(论文尚未发表)

- Bigtable
 - 开启了NoSQL的大门。
 - 开启了"云"的大门。
 - 在Google中虽然有层出不穷的新技术出现,并有人认为他在Google走向过时,但Bigtable在Google中现在是中流砥柱,仍旧有绝大多数应用在使用Bigtable。

- MegaStore
 - MegaStore 的初衷: Google也曾经面临了和 我们一样的困境。
 - 现在MegaStore的情况:大名鼎鼎的如Gmail、AppEngine、Picasa、Android market...等重要应用都在此技术基础之上构建。

Spanner

- 结合了MegaStore和Bigtable的一些优点, 更多的可以看做Bigtable的升级版,依靠卫星 来解决客户端与服务端以及服务器与服务器之 间的时间戳一致性。这种实现代价非常高,只 有期盼中,有关此类系统的简化版的尝试可能 需要在几年之后。

• F1

- 替代Google的关系型数据库应用,刚刚成型,应用还不是很多,PPT刚发布,论文还需要一段时间才能有。但从PPT中可以得到一些应用信息,相似于MegaStore。

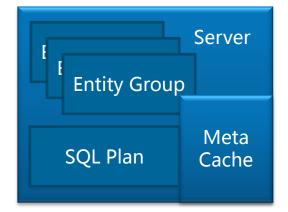
- MegaStore解决的问题
 - 在Bigtable上层构建了一套数据库系统。
 - 解决了实体与索引之间的一致性问题。
 - 提供了简单的SQL语法,支持简单的索引字段 查询、主键的Join、主键的GroupBy。
 - 支持良好的线性拓展,不牺牲Bigtable的原有线性拓展能力。
 - 提供跨集群的数据一致性。

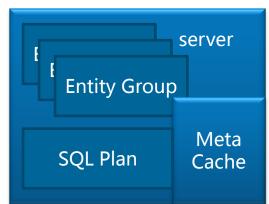
- ■概要
 - 整体的架构
 - 事务
 - ■写事务
 - -本地事务
 - -全局事务
 - ■读事务
 - 二级索引
 - SQL

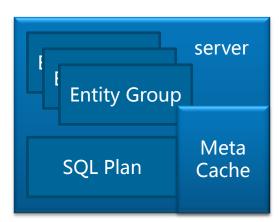
■ 整体架构

表控制逻辑,Entity Group分配,元数据管理(表元数据,EG Location元数据)

Master

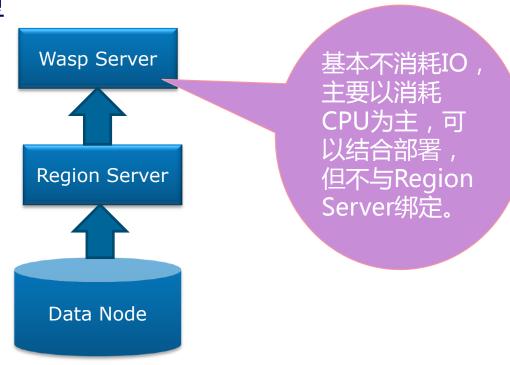






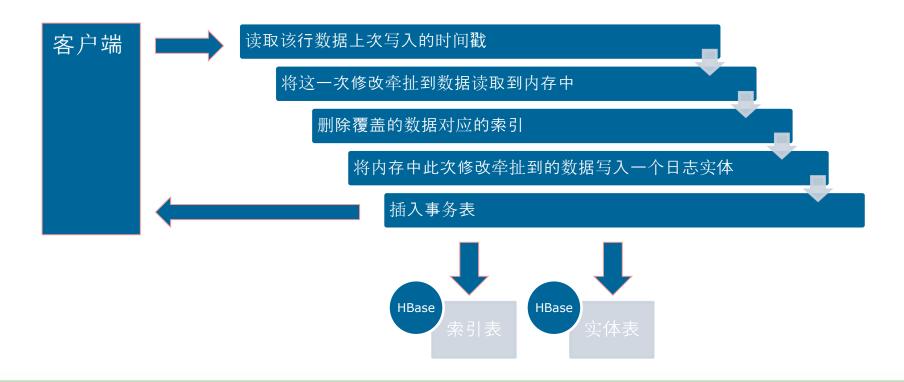
HBase

- 整体架构
 - 单机进程部署



- 事务
 - 写事务
 - ■本地事务
 - -Entity Group
 - -Redo Log
 - ■全局事务
 - -两阶段提交
 - -转化为本地事务

- 本地写事务
 - Entity Group



- 本地写事务
 - 不同row的写入相互不阻塞。

 事务1
 事务2
 事务3
 事务4
 事务5
 事务6
 事务7
 事务8

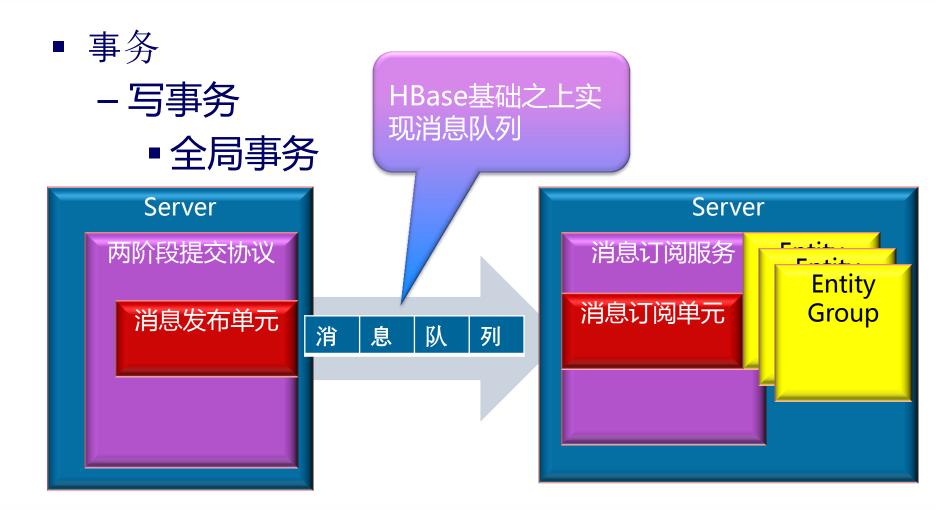
 已提交
 已提交
 已提交
 未提交
 已提交
 未提交

Snapshot 时间 (快照读的时间戳 以此为准)

- 本地写事务
 - 不同row的写入相互不阻塞。



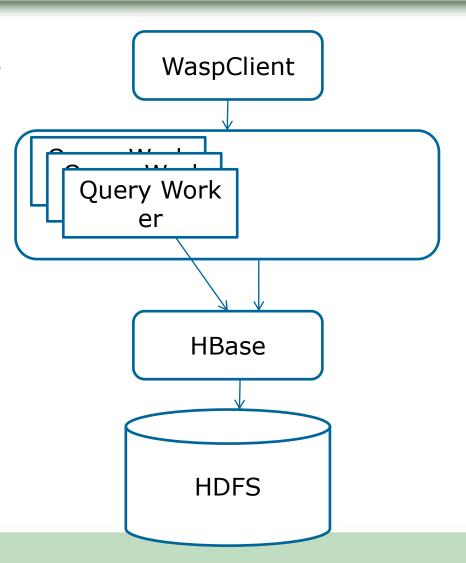
Snapshot 时间 (快照读的时间戳 以此为准)



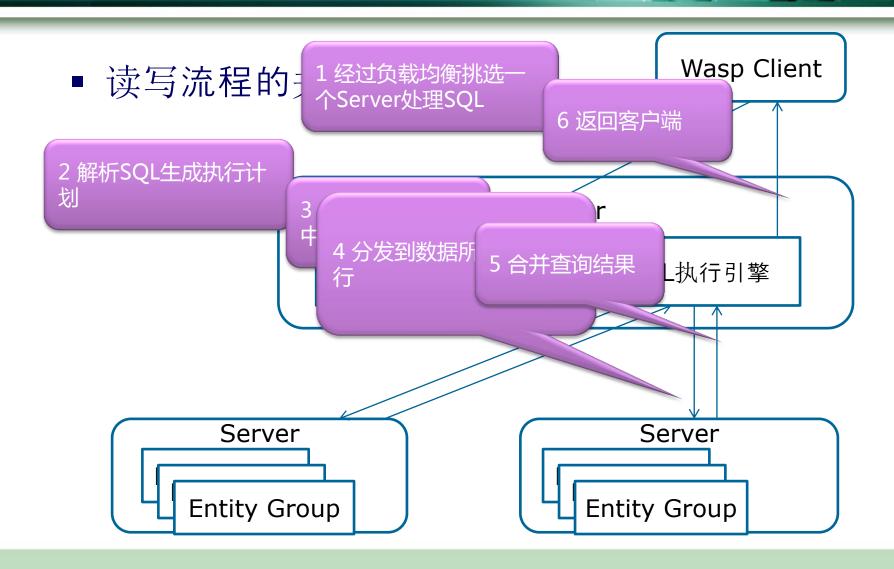
- 事务
 - 读事务
 - MVCC
 - -流式读取(时间戳优化)
 - -快照读取
 - -弱一致性读取

- 读取事务
 - 理论: 乐观锁, MVCC
 - 性能: 流式读取 < 快照读取 < 弱一致性读取
 - 可靠性: 流式读取 > 快照读取 > 弱一致性读取
 - 模式: 用户自己选择应用模式

■ 读写流程中关键组件



- 二级索引
 - 用户创建索引表
 - 用户指定特定索引模式
 - 索引特性
 - 受限的的范围条件(where条件中同时最多支持一个范围条件)



- SQL
 - Create Table
 - Drop Table
 - Alter Table
 - Select
 - Delete
 - Update
 - Where

- SQL
 - **<>**
 - _ =
 - 主键Join
 - 统计(Sum, Count)
 - 主键Group By

- SQL
 - 数据类型
 - Float
 - Int
 - Long
 - String
 - Protobuf

- SQL
 - 特性
 - 重复(repeated)
 - 主键(primary)
 - 可选(optional)
 - 必填(required)

Road Map

- 目标应用
 - Select col1,col2,id from t where col3= 'a' and col4 = 'b' and col5>10;
 - Update t set col4 = 'b' where id = 1234
 - Delete from t where id= 1234
 - Insert into t (列1, 列2,...) VALUES (值1, 值2,....)
 - 满足以上需求的有类似消费记录,会员营销,账务等应用。
- 计划发布时间->12月
- 开源->开源到社区

Q&A

Q&A

谢谢!