

2014中华架构师大会

11.15-11.16

联系我们:

联系人:朱小姐

联系电话: 136 5197 9898

联系QQ:378091820

阿里分布式数据库服务 实践



沈询 中间件

自我介绍



- 花名 沈询
- 新浪微博@WhisperXD
- 阿里分布式数据库DRDS, TDDL负责人
- · 参与过阿里集团大部分的Oracle到MySQL 的迁移工作

• 在分布式存储领域经验比较丰富

Agenda



- DRDS 简介
- DRDS 功能特性
- DRDS 原理剖析
- DRDS 实战

DRDS 简介

DRDS简介-起源



• 起源

- DRDS 脱胎于 alibaba的cobra 分布式数据库引擎
 - 06年上线使用
 - 在alibaba有近百应用在使用,目前已经开源
 - DRDS的40%的代码出自cobra proxy
 - Server协议层
 - Sql解析器

DRDS简介-起源



• 起源

- DRDS吸收了taobao TDDL分布式数据库引擎的 大量优秀经验和解决方案
 - 08年上线使用
 - 目前在使用的应用近千个
 - 大量实际应用解决方案支持
 - 分布式join
 - 分布式aggregation (group sum max min)
 - 异步索引构建
 - Auto sharding,自动扩容缩容

DRDS简介-起源



• 从TDDL到DRDS

- DRDS专门针对外部用户进行了配置的重新设计
 - 简化了配置操作规范与流程
 - 尽可能使得应用像操作一个数据库一样的操作DRDS
 - 用户的专业化指导
- 场景广泛
 - 互联网应用
 - 企业内大数据应用
 - 政务类应用
 - 物联网应用

DRDS简介-应用场景



- 应用的业务需求单机已经无法满足
 - 面对全中国13亿用户,以及全世界50亿的用户
 - 单个数据库的最大实例也会出现瓶颈
 - 容量瓶颈
 - 事务数瓶颈
 - 读取瓶颈

DRDS简介-应用场景



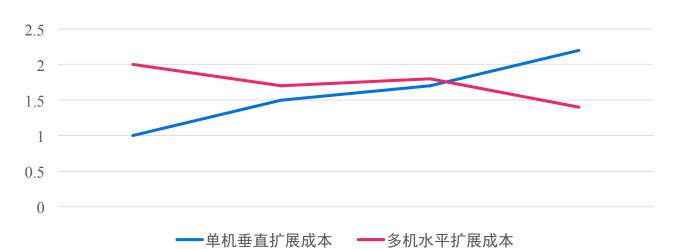
- Scale out(多机水平扩展)
 - 使用廉价数据库阵列来满足用户需求--DRDS
 - 优势
 - 更轻量的使用数据库,未来更换的成本小
 - 一次重构,以后基本再无需担心系统瓶颈
 - 劣势
 - 重构迁移需要付出成本
 - 分布式环境下一些查询会被限制不允许执行
 - 完成相同功能需要比单机扩展付出更多成本

DRDS简介-应用场景



• 理想状态

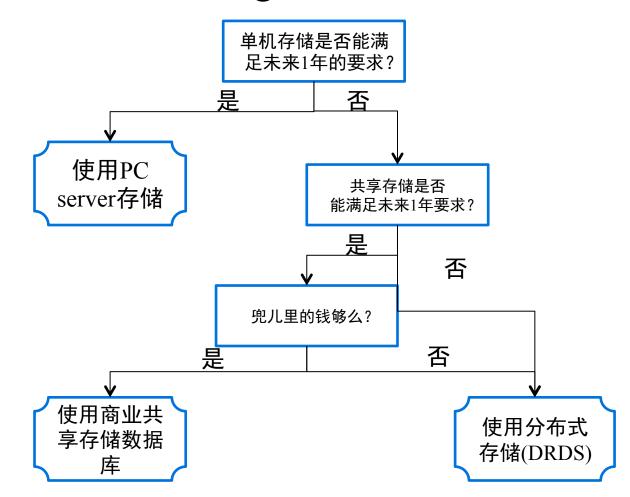
- Scale out 与scale up结合
 - 让系统架构具备scale out的能力
 - 尽可能提升单机利用率
- 但不要过早过度设计







• 何时应该选择Sharding方案?



DRDS 简介

DRDS功能介绍



- 分布式MySQL执行引擎
- 弹性扩展
- 小表异步广播

DRDS功能介绍-执行引擎

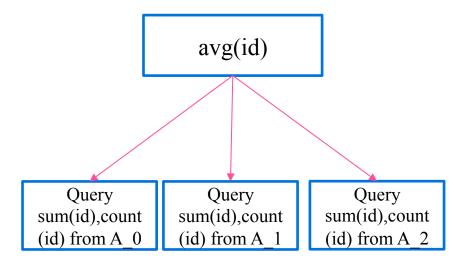


- 高兼容性
 - MySQL 5.5 的各类复杂查询
 - Join
 - 嵌套
 - 函数
- 智能下推
 - 减少网络传输
 - 减少计算量
 - 充分发挥下层存储的全部能力

DRDS功能介绍-执行引擎



- 智能下推
 - 表A 分库分表3个
 - select avg(id) from A



Merge avg (id) subQuery

Q1:select count(id),sum(id) A_0

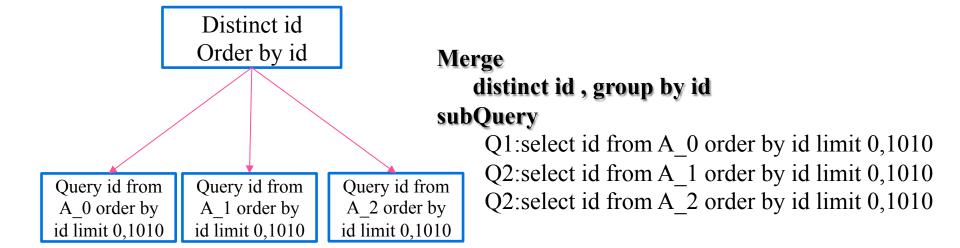
Q2:select count(id),sum(id) A_1

Q3:select count(id),sum(id) A_2

DRDS功能介绍-执行引擎



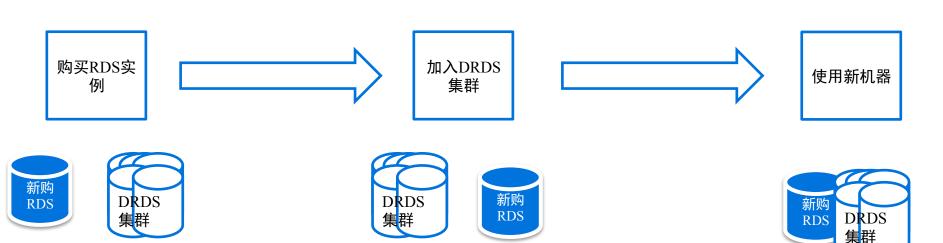
- 智能下推
 - 全表distinct groupby的执行计划
 - Select id from A order by id limit 1000,10



DRDS功能介绍-弹性扩展



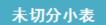
• 自动扩容、缩容



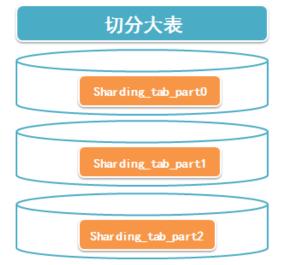
DRDS功能介绍-小表异步广播



- 跨机JOIN
 - -优势:
 - 一致性
 - •空间比较节省
 - 劣势
 - 网络消耗
 - 延迟增加



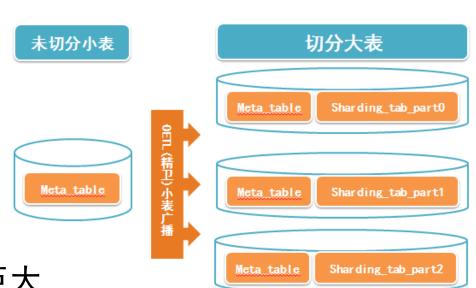




DRDS功能介绍-小表异步广播



- · 小表广播JOIN
 - 优势
 - 性能高
 - 延迟低
 - 网络消耗小
 - 劣势
 - 最终一致性
 - 小表更新量不能太巨大



DRDS 实践

DRDS 实践



- 分布式查询优化
- 事务的分布式优化
- 从单机存储到DRDS迁移流程



- 让请求可以水平扩展
 - 原则1:选择的shardingKey要能够让所有存储 节点均衡的负载读写请求
 - 系统可以简单加机器来扩展
 - 没有系统瓶颈
 - 原则2: 查询尽可能带上shardingKey
 - 将跨网络请求尽可能减少
 - 减少并行查询时的机器消耗,从而节省成本



• CASE1:

- 应该选择哪个列作为切分条件?
 - 按照买家ID的查询(买家查看自己买了哪些商品)

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
0	0	1	床上用品
1	0	2	路上用品
2	0	3	销售路由器
3	0	4	中文书籍
4	0	5	电脑
5	1	0	ipad
6	2	0	笔记本
7	3	0	铅笔
8	4	0	桌面



• CASE2:

- 应该选择哪个列作 为切分条件?
 - 按照买家ID的查询 (买家查看自己买了 哪些商品)
 - 按照卖家ID的查询 (卖家查看自己卖了 哪些商品)

Table_bid buyerID % 4

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
0	0	1	床上用品
1	0	2	路上用品
2	0	3	销售路由 器
3	0	4	中文书籍
4	0	5	电脑
8	4	0	桌面

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
5	1	0	ipad

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
6	2	0	笔记本

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
7	3	0	铅笔



• 异构复制

Table_bid buyerID % 4

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
0	0	1	床上用品
1	0	2	路上用品
2	0	3	销售路由 器
3	0	4	中文书籍
4	0	5	电脑
8	4	0	桌面

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
5	1	0	ipad

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
6	2	0	笔记本

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
7	3	0	铅笔

异构 复制

Table_sid sellerID % 4

biz0rderID	buyerID	sellerID	content
5	1	0	ipad
6	2	0	笔记本
7	3	0	铅笔
8	4	0	桌面
3	0	4	中文书籍

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
0	0	1	床上用品
4	0	5	电脑

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
1	0	2	路上用品

bizOrderID	buyerID	sellerID	content
2	0	3	销售路由 器



- CASE3:
 - 卖家在商城销售的 所有商品

type	平台名
0	商城
1	专卖店

Table bid buyerID % 4 buyerID sellerID bizOrderID type content 床上用品 0 路上用品 0 销售路由器 3 0 0 中文书籍 0 电脑 桌面 0 bizOrderID buverID sellerID type content 5 0 ipad bizOrderID buverID sellerID content type 笔记本 6 0 0 bizOrderID buyerID sellerID type content 铅笔



• 小表异步广播

Table_bid buyerID % 4

type	平台名
0	商城
1	专卖店

bizOrderID	buyerID	sellerID	type	content
0	0	1	0	床上用品
1	0	2	1	路上用品
2	0	3	0	销售路由器
3	0	4	1	中文书籍
4	0	5	0	电脑
8	4	0	0	桌面

type	平台名
0	商城
1	专卖店

bizOrderID	buyerID	sellerID	type	content
5	1	0	1	ipad

type	平台名
0	商城
1	专卖店

bizOrderID	buyerID	sellerID	type	content
6	2	0	0	笔记本

平台名
商城
专卖店

bizOrderID	buyerID	sellerID	type	content
7	3	0	1	铅笔



- CASE4:
 - 应该选择哪个列作为切分条件?
 - 最近1周内所有卖家销售的商品量?

bizOrderID	buyerID	sellerID	content	GMT_MODIFIED
0	0	1	床上用品	2014-09-01
1	0	2	路上用品	2014-09-01
2	0	3	销售路由器	2014-09-01
3	0	4	中文书籍	2014-09-01
4	0	5	电脑	2014-09-02
5	1	0	ipad	2014-09-02
6	2	0	笔记本	2014-09-04
7	3	0	铅笔	2014-09-03
8	4	0	桌面	2014-09-05



- 让请求可以水平扩展
 - 原则1:选择的shardingKey要能够让所有存储 节点均衡的负载读写请求
 - 系统可以简单加机器来扩展
 - 没有系统瓶颈
 - 原则2: 查询尽可能都带上shardingKey
 - 将跨网络请求尽可能减少
 - 减少并行查询时的机器消耗,从而节省成本



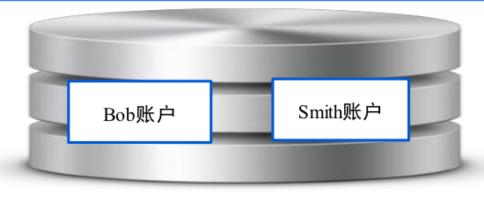
• 目标:

- 完整的事务支持
 - 像传统单机事务一样的操作方式
 - 可按需无限扩展

- 快醒醒~~别做梦了
- 容易理解的模型往往性能都不好,性能好的模型往往不容易理解該就是生活



	事务单元	
操作指令	耗时	总耗时
锁定Bob账户	0.001ms	
锁定Smith账户	0.001ms	
查看Bob是否有100元	1ms	
从Bob账号中减少100元	2ms	5.004ms
给Smith账户中增加100元	2ms	
解锁Bob账户	0.001ms	
解锁Smith账户	0.001ms	





延迟增加 用户体验 下降

操作指令	耗时	总耗时
锁定Bob账户	0.001ms	
<mark>通过网络</mark> 锁定Smith账户	2ms+0.001ms	
查看Bob是否有100元	1ms	
从Bob账号中减少100元	2ms	11.004ms
通过网络给Smith账户中增加 100元	2ms+2ms	11.0011113
解锁Bob账户	0.001ms	
通过网络解锁Smith账户	2ms+0.001ms	







事务单元		
操作指令	耗时	
锁定Bob账户	0.001ms	
查看Bob是否有100元	1ms	
从Bob账号中减少100元	2ms	
解锁Bob账户	0.001ms	

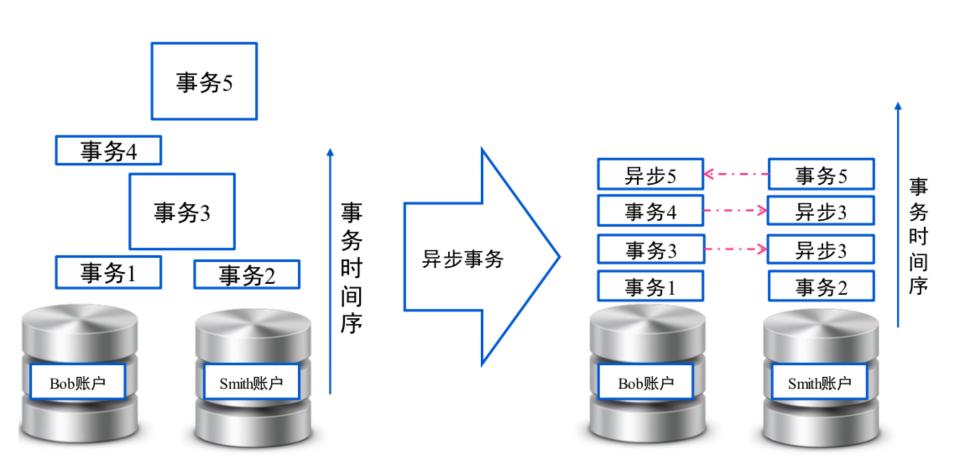


异步事务单元		
操作指令	耗时	
锁定Smith账户	0.001ms	
给Smith账户中 增加100元	2ms	
解锁Smith账户	0.001ms	









DRDS 实践-DRDS迁移流程



• 目标:

- 保证业务线上正常运转
- 平滑过渡
- 减少运维

DRDS 实践-DRDS迁移流程



• SETP1:

- 读写在原来的单机数据库
- 数据通过"愚公数据迁移平台"写入云上DRDS

• SETP2:

- 验证云上数据是否正确
- 验证云上DRDS是否能够很好的应对读流量压力

• SETP3:

- 夜间,停写几分钟
- 读写切换到DRDS
- 数据通过"愚公数据迁移平台"写回到云下单机数据库

小结

小结



- DRDS/TDDL系统靠谱
- DRDS/TDDL 服务靠谱
 - 双11的核心应用全部跑在DRDS/TDDL体系
 - 2000多个各类型应用
 - 在云上已经有5家客户正式上线
 - 网聚宝
 - 某GIS大数据应用
 - 某历史数据管理类业务
 - 某保险业物

小结



- 正式公测
 - http://www.aliyun.com/product/drds
 - RDS用户即可免费申请
 - 期待更多的行业案例
 - DRDS QQ群 326140964





敬请期待:

2015中华数据库大会

时间:2015.05.16

报名时间:2015.02.14

报名网址:meeting.zhdba.com



联系我们:

联系人:朱小姐

联系电话: 136 5197 9898

联系QQ:378091820