# Gdevops 全球敏捷运维峰会

阿里分布式数据库服务原理与实践

演讲人:沈洵

## 自我介绍





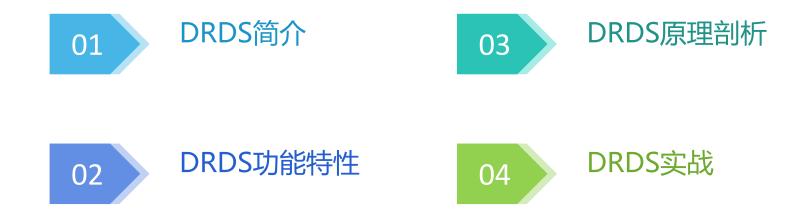
新浪微博: 淘宝沈询\_WhisperXD

阿里分布式数据库DRDS,TDDL负责人

参与过阿里集团内大部分的Oracle到MySQL的迁移工作

\_ 在分布式存储领域经验比较丰富

## Agenda



## DRDS起源与发展



起源:DRDS 脱胎于 alibaba的cobar 分布式数据库引擎





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

1

08年上线使用,去IOE的利器

2

目前在使用的应用近千个

31

#### 大量实际应用解决方案支持

- —分布式join
- —分布式aggregation (group sum max min)
- 一异步索引构建
- —Auto sharding ,自动扩容缩容

#### 从IOE到TDDL



#### 需求

单个机器早就无法满足应用需要,业务已经拆分了 业务高速发展,小鸡模式成本太高

#### 担心

MySQL是否稳定?安全? 这么多机器,运维成本上升,运维能否扛得住?

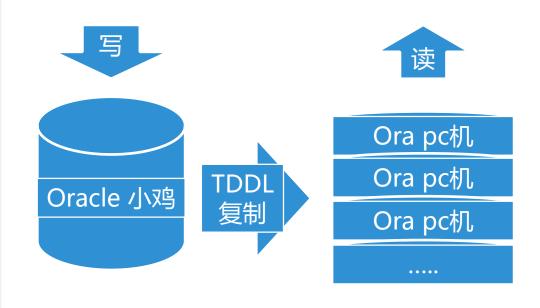
#### 决策

重要应用采用Oracle(写)+mysql(读)架构 一商品、用户、交易、评价、店铺 非重要应用采取MySQL架构 一收藏夹

## 从IOE到TDDL

#### 转动历史的时刻

- ◆ 商品扩展中的失败
- ◆ Oracle(写)-> Oracle(读)
- Oracle pc机经常挂掉
- Oracle 11G压测出现性能问题
- 死机后会hung住业务机
- ◆ 教训
  - Oracle不过如此
  - 一 架构要简单可依赖



#### 从IOE到TDDL

转动历史的时刻: MySQL(读写)?



新的flash cache方案



MySQL pc机

MySQL pc机

MySQL pc机

. . . . .

#### 近100个系统的运维经验积累

- —TDDL的稳定和可用性很高
- —MySQL出现故障的可能性与Oracle—样低

## 从TDDL到DRDS

#### 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



产品化,提升SQL兼容性、Join、gui工具的兼容性像单机数据库一样运维分布式数据库自动化读写分离

DRDS专门针对外部用户 进行了配置的重新设计

## 应用场景

1

面对全中国13亿用户,以及全世界50亿的用户

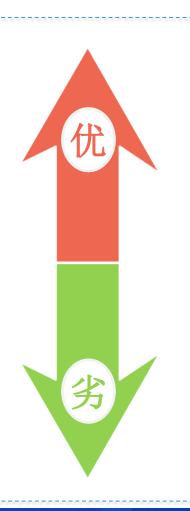
2

单个数据库的最大实例也会出现瓶颈

- 一容量瓶颈
- 一事务数瓶颈
- 一 读取瓶颈

#### 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

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

劣势

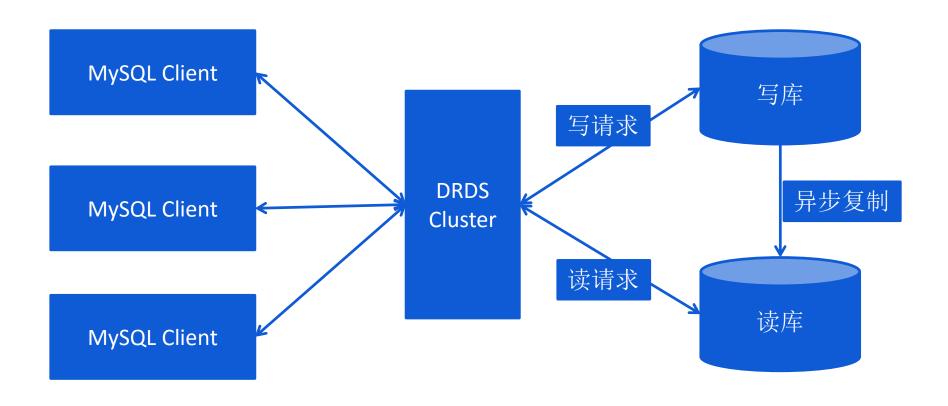
## DRDS简介

## DRDS功能介绍



## 在线动态读写分离

按需"动态"读写分离



## 应用场景

高兼容性: MySQL 5.5 的各类复杂查询

- Join
- 一嵌套
- 函数

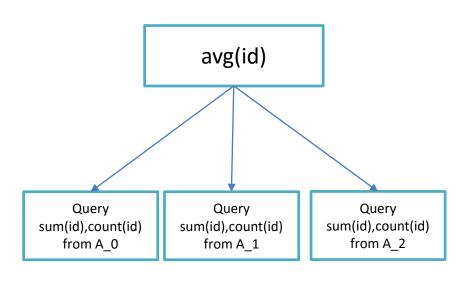
2

#### 智能下推

- 一 减少网络传输
- 一 减少计算量
- 一 充分发挥下层存储的全部能力

## 执行引擎

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

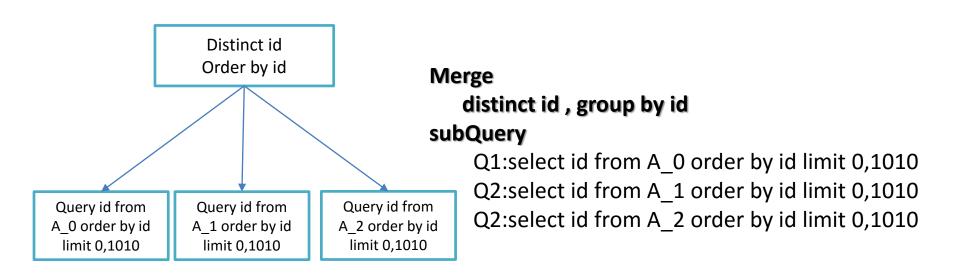


Merge avg ( id) subQuery

> Q1:select count(id),sum(id) A\_0 Q2:select count(id),sum(id) A\_1 Q3:select count(id),sum(id) A\_2

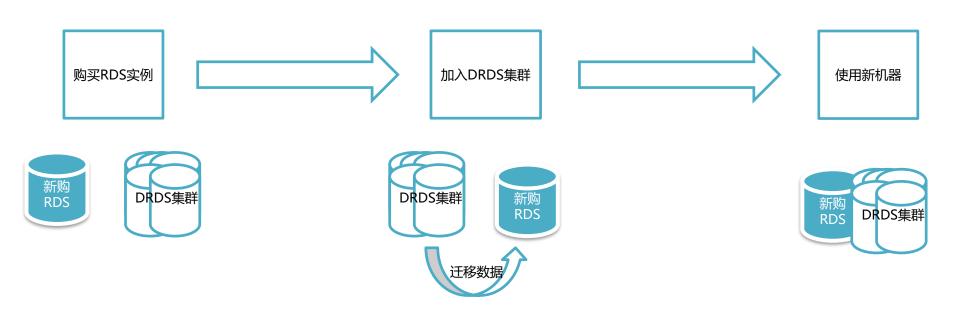
## 执行引擎

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



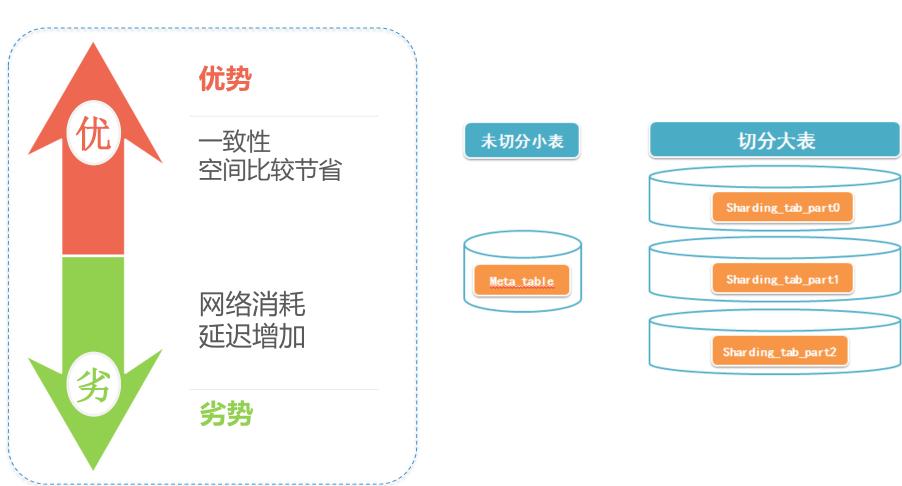
## 弹性扩展

#### 自动扩容、缩容



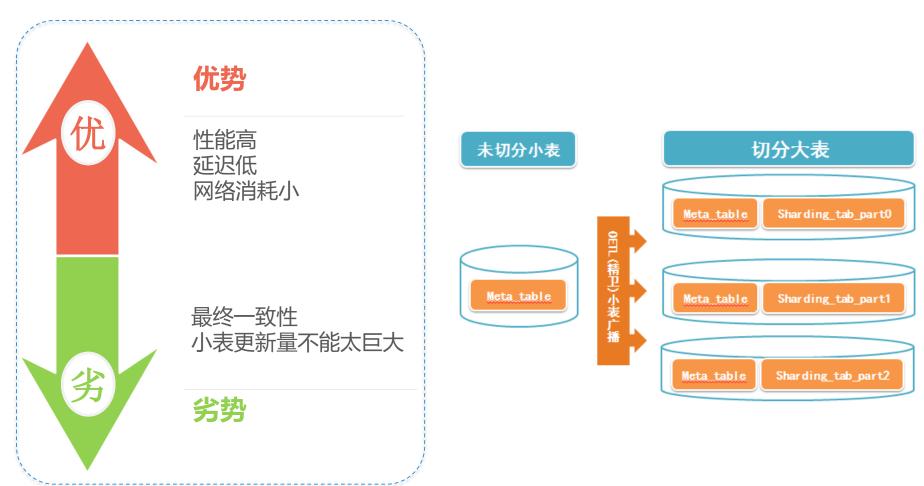
## 小表异步广播

#### 跨机JOIN



### 小表异步广播

#### 小表广播JOIN



## DRDS实践

## DRDS实践

01 分布式查询优化

92 事务的分布式优化

03 运维平台实践

## 应用场景

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

- 一 系统可以简单加机器来扩展
- 一没有系统瓶颈

让请求可以 水平扩展 2

原则2:查询尽可能带上shardingKey

- 将跨网络请求尽可能减少
- 一 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

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

bizOrderl D	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





bizOrderID	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

Table\_sid

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

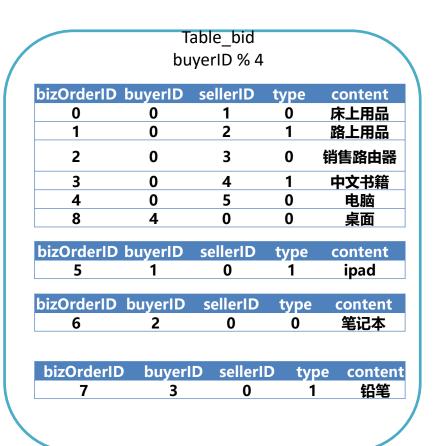
bizOrderID	buyerID	sellerID	content
1	0	2	路上用品

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



#### 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

type	平台名
0	商城
1	专卖店

bizOrderID	buyerID	sellerID	type	content
7	3	0	1	铅笔

#### 最近1周内所有卖家销售的商品量?

CASE4: 应该选择哪个列作

为切分条件?

bizOrderID	buyerID	sellerID	content	GMT_MODIFIE D
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

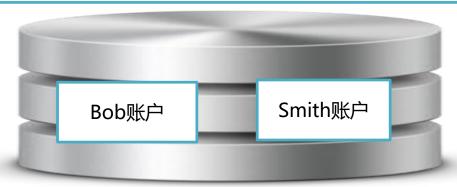
- 目标:
  - 完整的事务支持
    - 像传统单机事务一样的操作方式
    - 可按需无限扩展

- 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

## 这就是生活

- 分布式事务的优化原则
  - 缩小锁的范围
  - 缩小锁的持有时间
  - 取消回滚

	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	



# 事务时间序

操作指令	耗时	总耗时
锁定Bob账户	0.001ms	
通过网络锁定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	11.001m3
解锁Bob账户	0.001ms	
通过网络解锁Smith账户	2ms+0.001ms	





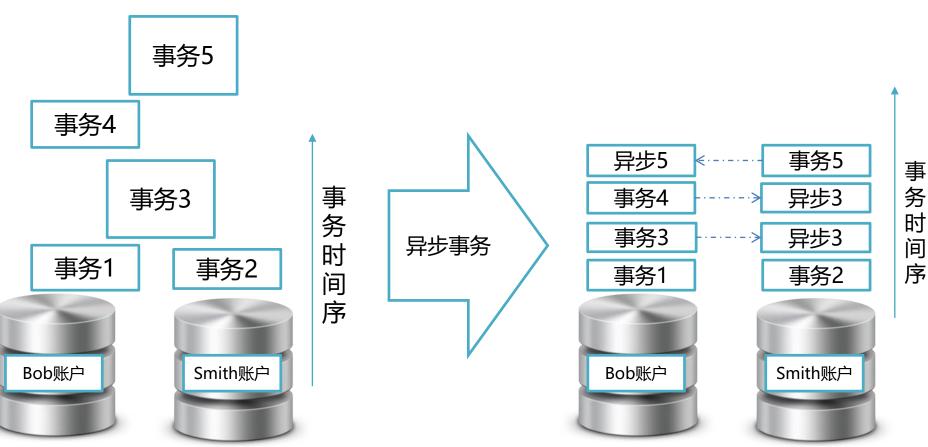
事务单元		
操作指令	耗时	
锁定Bob账户	0.001ms	
查看Bob是否有100元	1ms	
从Bob账号中减少100元	2ms	
解锁Bob账户	0.001ms	



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

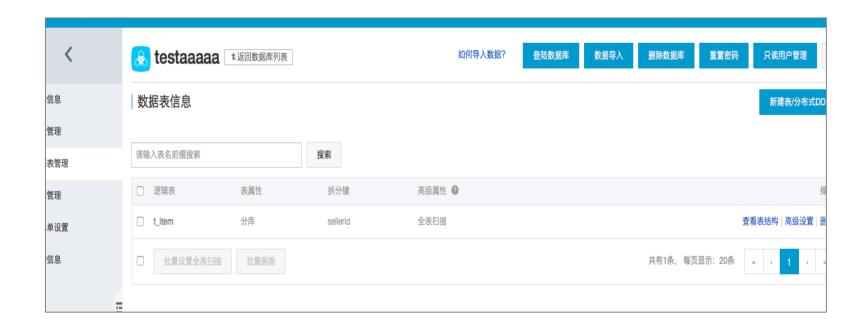






时 间 序

#### 利用控制台可以完成建库建表



#### 利用控制台可以完成建库建表



• 支持标准的DDL扩展

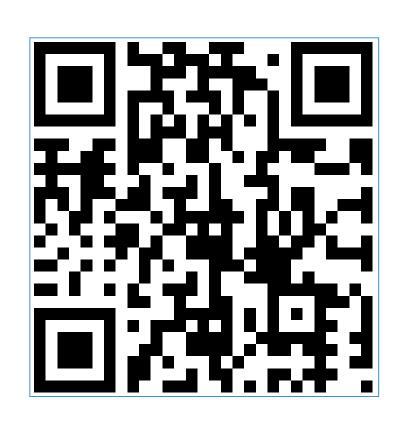
CREATE TABLE multi\_db\_multi\_tbl
 (id int auto\_increment, id2 int, name
varchar(30), primary key(id))
 dbpartition by hash(id) tbpartition by
hash(id2) tbpartitions 3;

- GUI工具兼容
  - Navicat
  - MySQLWorkbench
  - Etc...



#### 欢迎选择

http://www.aliyun.com/product/drds 期待更多的行业案例



# Gdevops

# 全球敏捷运维峰会

THANK YOU!