DTCC

2013中国数据库技术大会

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2013 大数据 数据库架构与优化 数据治理与分析

SequeMedia ^{盛拓传媒}









厚德(HOLD)载物

腾讯在线交易平台统一数据层

高一致性解决方案

腾讯数据平台部-雷海林



目录

- 1. 为什么是厚德(hold)
- 2. 原理解析
 - 2.1、总体架构
 - 2.2、灾难检测
 - 2.3、容灾切换
 - 2.4、自动扩容
- 3. 性能优化
- 4. 总结与未来



为什么是厚德—业务场景





	账户名	账户描述	现有账户量&请求量	
	TBOSS	各大钻、会员包月	<10亿账户,最高并发8000/s(读)	
	个账	QBQD	<10亿账户,最高并发2000/s(读)	
	云账户	游戏账户,积分账户	10亿账户,最高并发8000/s(读写)	
	安全策略中心	账户类安全限制	20亿账户,最高并发15000/s(读写)	
	方子EI 字 法动规则 大抽奖		您已经领取过该礼包啦,到个人中心 查看我的礼包吧 ! 确定	



为什么是厚德—最初的梦想

◎并发不足! ❷耗时高! 接入层 ◎ 容灾方案多种多样! ❷数据层扩容费劲! 账户逻辑层 **७ 运维成本太大!!** 厚德平台



为什么是厚德—需求

🧕 账户的特点 &系统要求

- 高价值 —— 具有高一致性,不间断的读写服务,遵循一个原则:宁可不服务, 不能错账
- 高可用性 —— 遇到灾难,在尽可能短的时间内,恢复读写服务
- ◎ 数据层扩容 —— 需要不间断服务的数据层扩容方案
- ❷ 具有优秀的读写性能 —— 系统架构的最底层,高并发,低延迟<10ms</p>
- 数据间没有关联关系

我们需要什么样的厚德平台

- ◎ 对于容灾
 - ◎ 准确判断
 - ◎ 高一致性切换
 - ◎ 容易回切
- ◎ 对于扩容
 - ◎ 不间断服务
 - ◎ 数据无损
- ◎ 支持海量读写
- 🧕 可以通过DB/Bindump/Binlog等方式实现数据落地

高一致性分布式cache

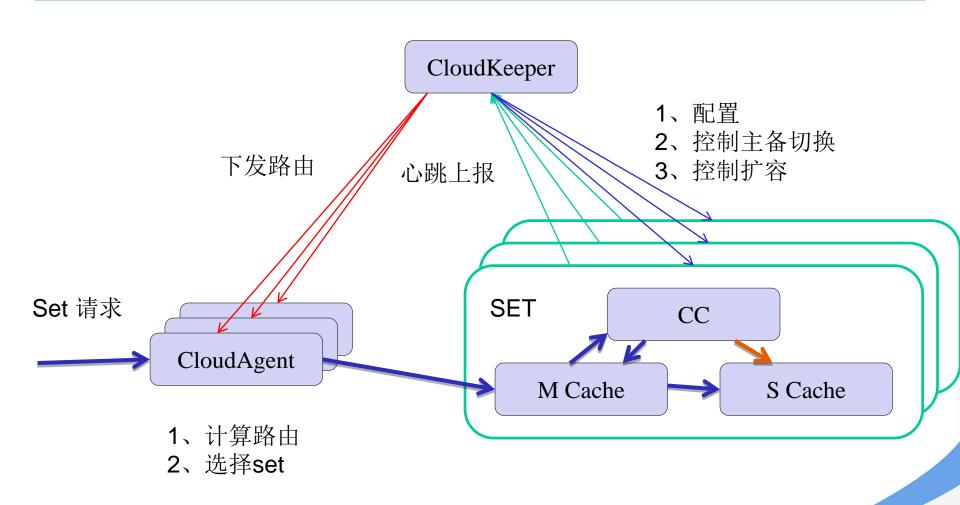


原理分析

不自动解决双重灾难 宁可拒绝服务,也不能有数据错乱



总体架构



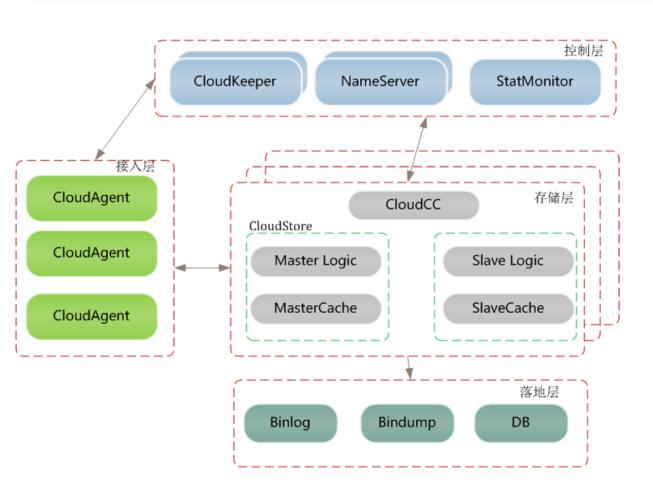


总体架构

- ❷ 数据一致性
 - ◎ 记录版本号保证最终一致性,解决冲突
- ◎ 数据安全
 - ◎ 用表把不同的数据隔离,对表进行鉴权
- 数据恢复
 - ◎ 镜像/binlog/DB。。。
- ◎ 容灾
 - 跨IDC容灾,跨城容灾
- 🧕 扩容
 - 不停服务、数据无损



总体架构



控制层:

配置下发、状态监控、容灾流程 控制、扩容流程控制、名字服务、状 态数据展示

接入层:

路由计算、数据分发、权限校验、 流量控制

存储层:

A、逻辑层:角色管理、binlog同步、主备同步、黑名单控制

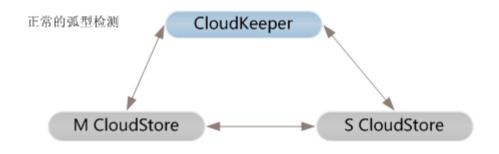
B、Cache层:单纯的读写操作、 高性能

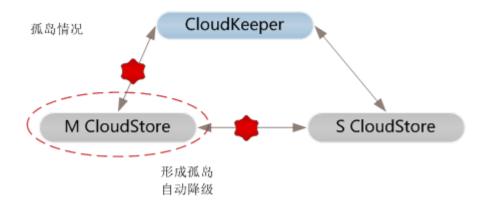
落地层:

把内存中的数据通过镜像和binlog的方式做持久化存储,同时可以根据数据分析的需要,把数同据导入DB



容灾切换—孤岛检测





正常弧形检测:

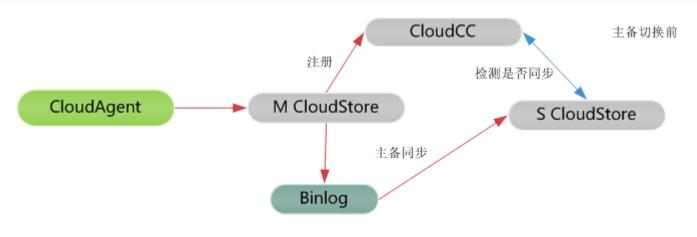
每个CloudStore除了上报自己的 状况外,还会上报同Set另外一个 CloudStore的情况

孤岛判定:

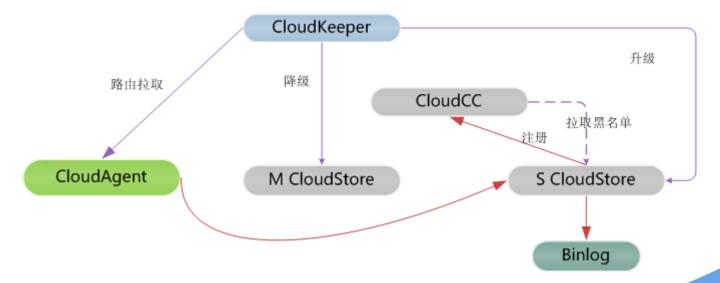
只有CloudKeeper通过两个 CloudStore都无法获得健康的状态后 才会判定该CloudStore已经形成孤岛, 启动切换流程



容灾切换——切换流程

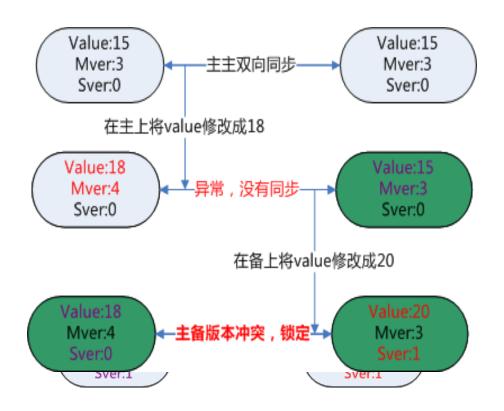


主备切换后





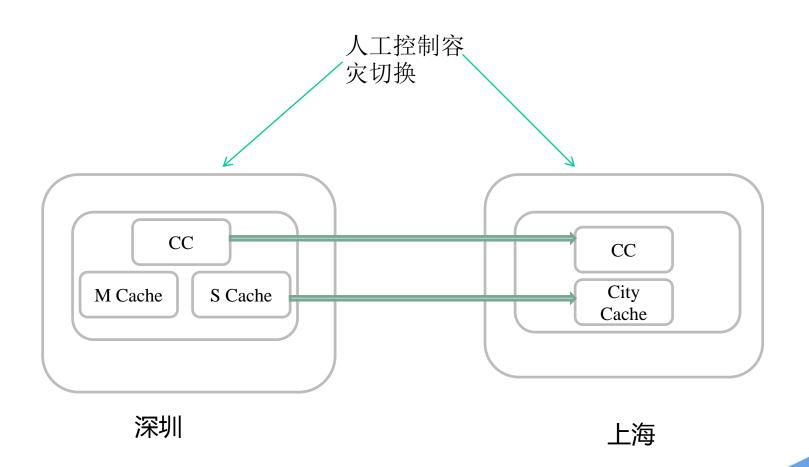
容灾切换——主备双版本号



- 1.便于跟踪数据在主、备上的更新流水
- 2.如果主备因为各种未知bug出现错乱,同步的时候会出现版本号冲突,能锁定异常的帐户并容易修复

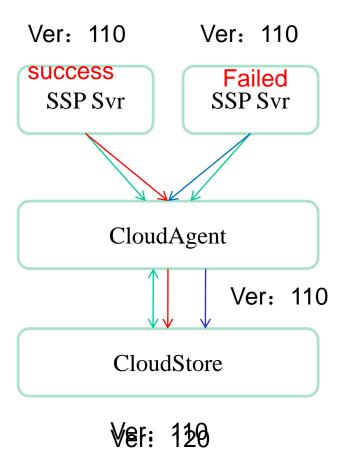


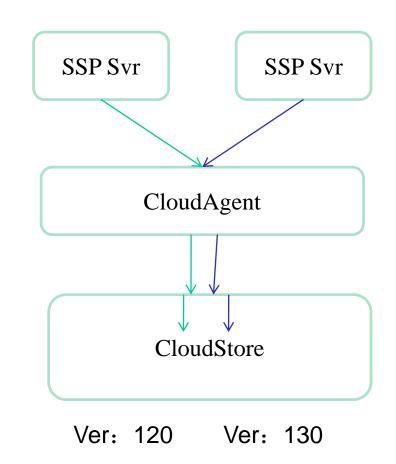
跨城容灾





扩展命令——解决高并发串行化问题

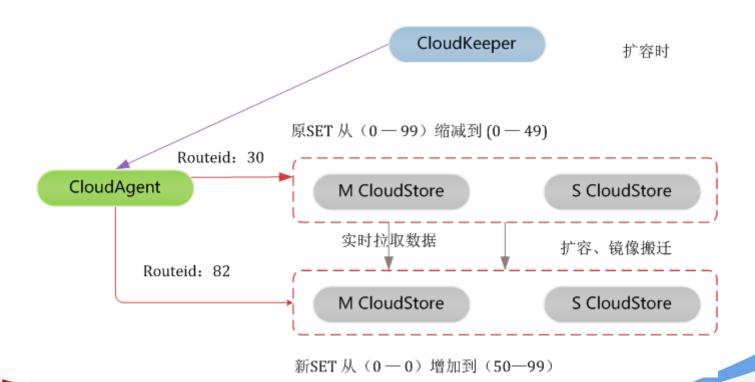






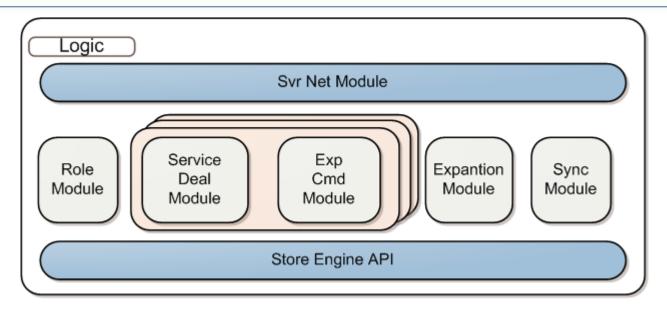
自动扩容

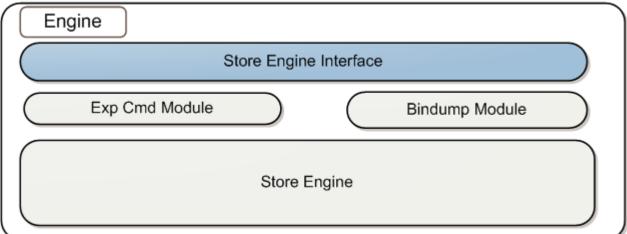






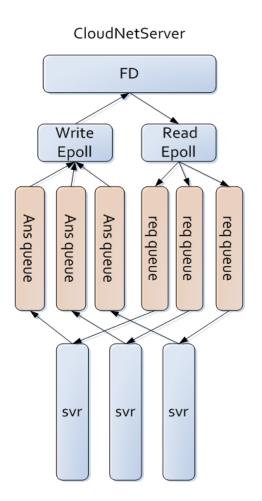
性能提升

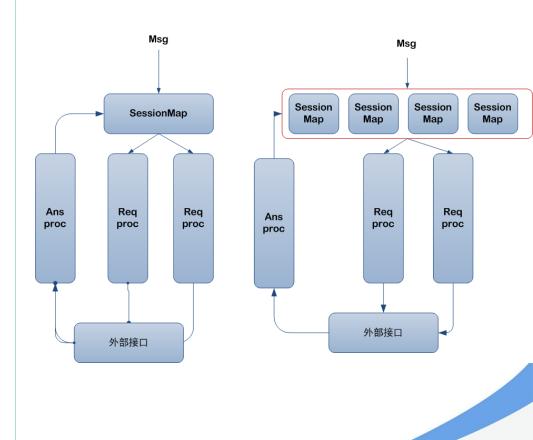






性能提升—减少锁竞争







性能提升

- ◎ 减少内核态调用
 - 用自写函数替代gettimeofday
 - 使用原子所 atomic.h
- ◎ 多应用无锁编程的思想
- ◎ 部分耗时的函数重写 , 比如snprintf,inet_pton之类
- 内存管理部分用tcmalloc代替标准的ptmalloc
- 阻塞操作全部异步化



关于性能

- B6(2CPU8核2.1G,64G内存),4实例,150B
- ◎ 高一致性

项目	处理(笔/s)	耗时(ms)	CPU耗用
Get	300K	8.164	78.40%
10:1混合	230K	9.627	90.38%



总结

◎ 主要支持服务

1:1主备组合、镜像、binlog、冷备保证数据安全用户感知不到数据底层的容灾切换和数据扩容高性能,不在为并发和耗时而烦恼



未来

❷ 更多的存储引擎

- LevelDB
- MySQL (SSD, fusion io)

❷ 标准化的集群管理

- ◎ 标准化配置
- 完善的运维前台管理
- ◎ 丰富的监控数据展示



Q&A Thank you all!



