EEF 2017 开源数据库论坛(北京)

开源数据库正在改变世界

2017年8月24日-25日 北京-京仪大酒店



金融级MySQL高可用方案选型

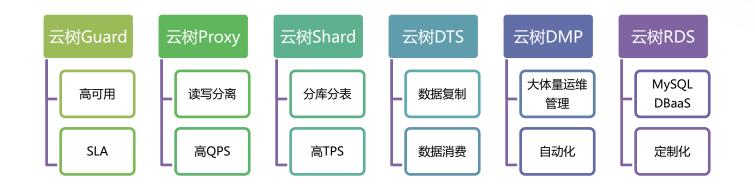
上海爱可生信息技术股份有限公司

资深DBA 张沈波



我们干了啥

爱可生产品全家福——云树系列



www.actionsky.com

客户案例

客户概览



个人介绍

- 拥有丰富的一二线MySQL运维经验;
- 先后在阿里云,爱可生担任数据库运维;
- 目前为爱可生数据库产品负责人, MySQL技术专家;



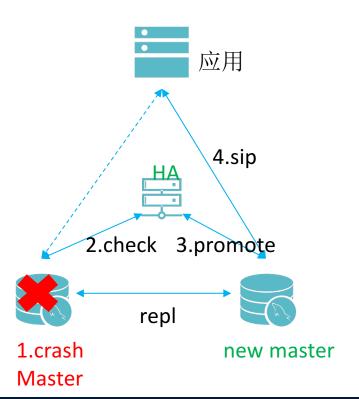
一. 高可用的考量

二.高可用覆盖的故障

三.高可用方案选型



高可用考量-背景





高可用考量

- 1. 数据一致性
 - 通过不同的高可用保障方式(异步/同步复制)实现 主库发生切换时,数据零丢失
- 2. 业务连续性
 - 业务连续性,是指数据库的消费者(业务),是否可以 一直访问和使用数据库.在发生主备切换时,数据库 的业务连续性会受到多长时间的影响
- 3. 数据库性能
 - 由于主备上至少存有两份数据,与只有一份数据相比, 主数据库承担业务压力的能力可能会受到影响,需要 做好性能平衡



高可用考量

探讨

- 一致性vs连续性
- 一致性VS性能



一. 高可用的考量

二.高可用覆盖的故障

三.高可用方案选型





- 硬件故障
- 网络故障
- 系统故障
- · 被监控软件(MySQL)故障
- 监控软件故障
- 脑裂





硬件故障

硬件故障可能是可恢复的,也可能不可恢复.由于无法全面且准确地预测硬件故障的发生时间/发生种类/产生的影响

- 一般对硬件故障的检测方法是:
 - 对可预测的硬件故障进行故障检测/预防性检测 (bbu,raid,bond,...)
 - 检测由高层应用抛出的错误 (disk read only, mysql abort_server ,...)





网络故障

网络不可用

网络不可用指较长时间网络通路不可用,可通过节点间心跳来检测.

网络闪断<mark>指较短时间</mark>内网络在可用和不可用状态间震荡. 可将心跳检测的超时时间设为能容忍的网络闪断的最长时间 t, 即容忍最长 t 时间的网络中断, 超时则认为网络中断.

网络稳定性和延迟

- 网络稳定性和延迟可以由以下特征量进行描述,能正常工作于由以下特征量描述的某网络上 节点间的网络通讯协议需
 - 网络包丢失率
 - 网络包损坏率
 - 网络包乱序率

 - 网络包重复率网络包延时时间



操作系统故障

类似于硬件故障,无法全面且准确预测其发生时间/发生种类/产生的影响.类似于硬件故障的检测方法

- 对可预测的操作系统故障进行故障检测/预防性检测
- 对资源的使用, 如磁盘/内存等, 进行监控和阈值告警
- 监控软件在申请资源开销前,进行预估
- 检测由高层应用抛出的错误



被监控软件故障

健康故障

MySQL故障

复制故障

进程崩溃

重启MySQL可恢复

重启MySQL 不可恢复

连接失去响应 / 不能建立连接

不响应MySQL Ping

不响应select 1

连接数过多

MySQL文件故障(不引发进程故障)

网络故障

数据不一致 (可跳过)

IO Thread 故障

数据不一致(不可跳过)

资源故障

SQL Thread 故障

数据不一致(不引发IO/SQL故障)





高可用覆盖的故障 监控软件故障

监控软件的故障常见的有:

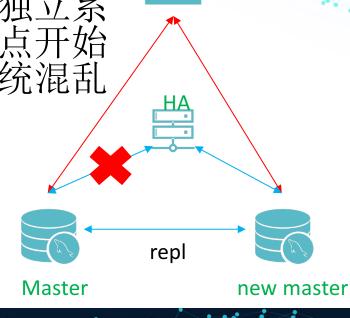
- 意外退出
- 失去响应
- 由于资源被其它应用抢占,发生崩溃
- •由于资源被其它应用抢占,响应速度变慢,引发时序错误
- 长期运行时,资源被缓慢占用得不到释放
- •一些时序服务,如日志回收/分布式锁/等,在监控软件发生故障后无法回收现场,产生后效性



高可用覆盖的故障 脑裂

一个整体的系统,分裂为两个独立系统,这时两个系统各自的主节点开始统,这时两个系统各自的主节点开始争抢共享资源,结果会导致系统混乱数据损坏

- 添加冗余的心跳线
- fence
- 一致性选举(paxos/raft)
- •



应用



探讨

集群可用性

- HA自身可用性
- 脑裂难题



- 一. 高可用的考量
- 二.高可用覆盖的故障
- 三.高可用方案选型



一致性 & 性能

一致性 & 连续性

集群可用性





- 一致性 & 性能
 - -数据零丢失
 - -最大性能

选型

- -半同步
- -异步





前提

单机MySQL 通过Binlog来做一致性协调

实现

- 1.事务提交的时候,发起两个写日志操作,一个是将日 志写到本地磁盘的操作,另一个是将日志同步到备库并 且确保落盘的操作; 1.commit
- 2.主库此时等待两个操作全部成功返回之后,才返回给应用方,事务提交成功;

限制

MySQL 5.7

半同步降级? (丢数据, master hang)

2.落binlog 3.落relaylog

4.ACK
Slave

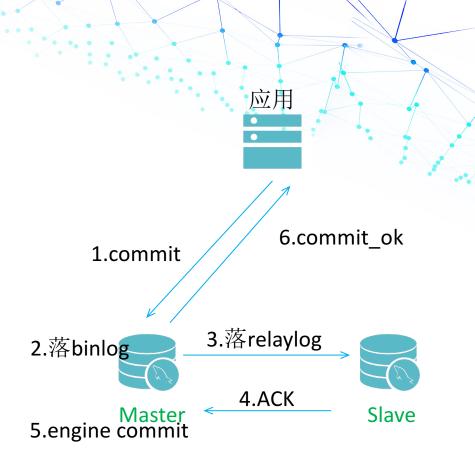
应用

6.commit ok



更多实现

- 定义配置标准
- 调度半同步起停
- 检测半同步状态
- 调度slave count数
- 量化回放延时和日志延时





前提

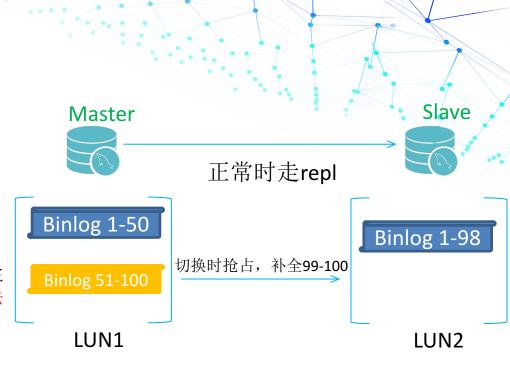
- Binlog做一致性协调
- 引入了一个外部技术会降低可用性
- 保证外部技术自身可用性够高

实现

通过binlog落共享存储盘,切换时争抢主 机端binlog盘来补偿数据,保障数据不丢 失

限制

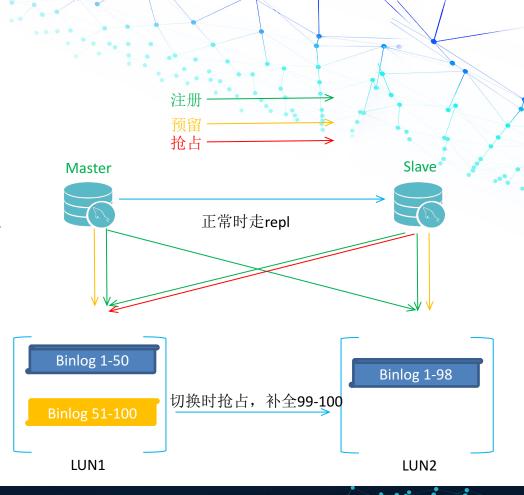
成本较高





更多实现

通过国际标准的Scsi PR协议 完成磁盘注册,预留,抢占





一致性 & 连续性

- 一致性优先: 尽一切手段补全
- 连续性优先: 规定时间内必须切换
- SLA的定义: 听我的



- SLA服务等级协议(简称: SLA,全称: service level agreement),是业务根据需求与SLA组件签订的提供数据库数据一致性或数据库服务连续性等级协议;
- 该SLA协议可以从数据一致性,数据连续性两个维度来签订协议,满足灵活的业务场景



SLA的定义

数据一致性优先

级别	服务等级描述	日志差异	主从延时
P1	数据零丢失,秒级切换	0	<60s
P2	数据零丢失,分钟级切换	0	<10分钟
Р3	数据零丢失,大于10分钟切换	0	>10分钟
PE1	数据丢失,不切	>0	<60s
PE2	数据丢失,不切	>0	<10分钟
PE3	数据丢失,不切	>0	>10分钟



SLA的定义

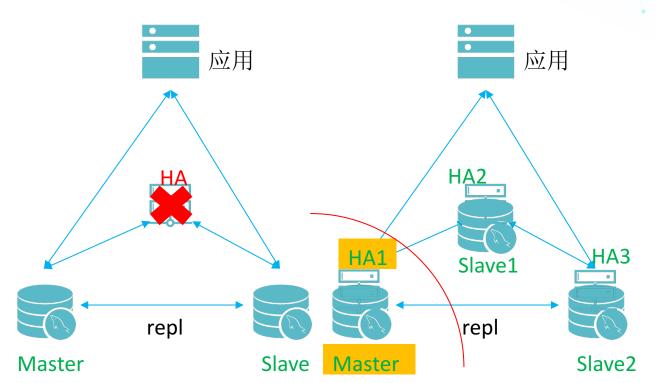
业务连续性优先

级别	服务等级描述	切换时间	主从延时
T1	数据最多补全 10 分钟,数据最多丢失 0	10分钟	<10分钟
T2	数据最多补全 10 分钟,数据最多丢失 60s	10分钟	<11分钟
Т3	数据最多补全 10 分钟,数据最多丢失 15 分钟	10分钟	<25分钟
TE	数据最多补全 10 分钟,数据丢失超过极限 15 分钟,不切换	-	>25分钟



集群可用性

- HA自身可用性
- 脑裂



前提

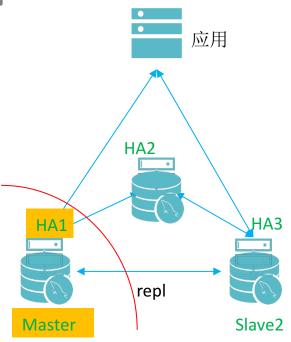
HA集群化部署,角色对称 一致性选举出leader 超过众数节点才能选举

实现

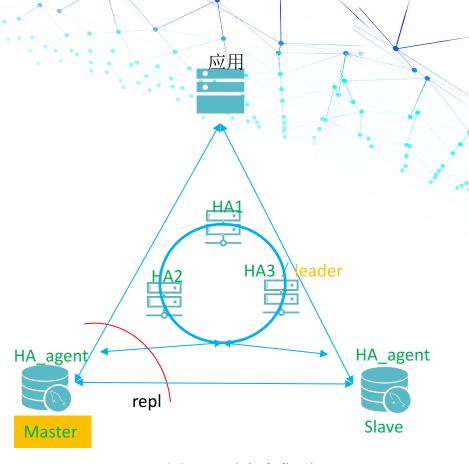
解决Ha mgr单点问题 解决脑裂问题

限制

至少需要三个节点 (非数据库)



图一:适合小集群



图二:适合大集群



高可用方案选型-小结

- 一致性&性能半同步共享存储
- 一致性&连续性
- 集群可用性
 - 一致性选举



数据一致性延伸探讨

• 绝对一致性

绝对一致性: 主备发生切换, 主节点和备节点之间的数据完全一致. 如果主备间数据不一致, 即发生数据丢失.

• 可见一致性

可见一致性,主备发生切换

- 对业务承诺的数据(其他session 可见),备节点一定落盘
- 对业务未承诺的数据(其他session 不可见),备节点可能落盘



可见性一致

- 应用程序处理出错逻辑
- 事务可以选择提交或回滚

commit_ok

应用

6.Session 2



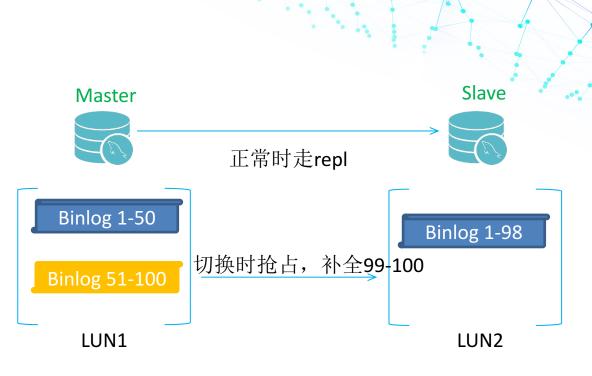
1.Session 1

主从架构



绝对一致

- 应用程序处理出错 逻辑
- 事务可以选择提交或回滚





数据回滚 or 数据补全的选型

• **数据回滚** 只支持部分**SQ**L,场景支持不全

• 数据补全

入binlog的数据都能回放 半同步,主节点crash / 断网,可能导致老master出现"绝对一 致性"问题



高可用我们还做了更多

- 1. 统一访问IP
- 2. 一机N实例
- 3. N个高可用组
- 4. 状态监测和故障切换
- 5. 复制延时检测
- 6. 复制状态监控
- 7. 复制自动修复

- 8. 故障告警
- 9. 策略化备份恢复
- 10.半同步方式的数据零丢失
- 11.共享存储方式的数据零丢失
- 12.支持SLA协议
- 13.故障MATER重启修复
- 14.故障SLAVE自动重建



Thanks

关注开源数据库论坛



