MongoDB异地容灾多活

2017.5.21 郑涔(明俨)

Agenda

• 有关异地容灾多活

• MongoDB异地容灾多活可能的几个方案

• MongoDB实例间同步通道Lamda系统的设计和实现

为什么要异地容灾多活

- 容灾的重要性
 - 历史教训太多(黑客劫持、炉石、Gitlab...)
- 为什么要多活
 - 主备容灾体系问题
 - 资源浪费
 - 出问题后你敢切吗?
- 比较理想的异地容灾多活的目标
 - 每个点都承担读写流量
 - 完善的流量分配机制

异地容灾多活是一个『解决方案』

- 从来都是和业务紧密联系的
- 可能涉及多个层次
 - 业务层
 - 中间件层(可选)
 - 数据层
 - 数据分区:比较常见的是按用户所属地域划分
 - 数据同步
 - 容灾切换

异地容灾多活的目标



华东机房

可读写 分担 X% 流量 主要是华东用户

华南机房

可读写 分担 Y%流量 主要是华南用户

MongoDB异地容灾多活可能的几个方案

- Sharding Zones (3.2里叫做Tag Aware Sharding)
 - shard内副本集跨地域部署
 - 对shard打上地域标签(Tag)
 - shard key包含地域字段,对shard key range同样打上地域标签
- 其他
 - ???

Sharding Zones

sh.addShardTag("shard1", "EastChina") sh.addShardTag("shard2", "SouthChina") sh.addShardTag("shard3", "NorthChina")

```
sh.addTagRange("xx.users",
{location: "EastChina", uid: MinKey},
{location: "EastChina", uid: MaxKey},
"EastChina")
sh.addTagRange("xx.users",
{location: "SouthChina", uid: MinKey},
"SouthChina")
sh.addTagRange("xx.users",
{location: "NorthChina", uid: MinKey},
{location: "NorthChina", uid: MinKey},
{location: "NorthChina", uid: MinKey},
{location: "NorthChina", uid: MaxKey},
"NorthChina")
```



Sharding Zones 容灾



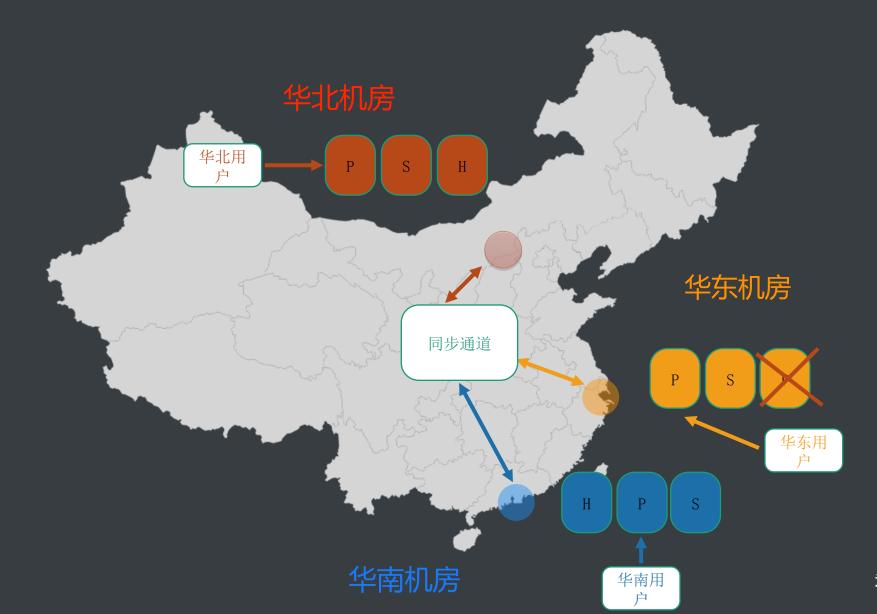
Sharding Zones

- 优点
 - MongoDB原生支持
 - 自动failover
- 缺点
 - 必须使用sharding
 - 副本集需要支持跨地域部署
 - 无本地容灾能力
 - 无法实现灵活切流

其他方案——实例间同步



实例间同步容灾——单节点



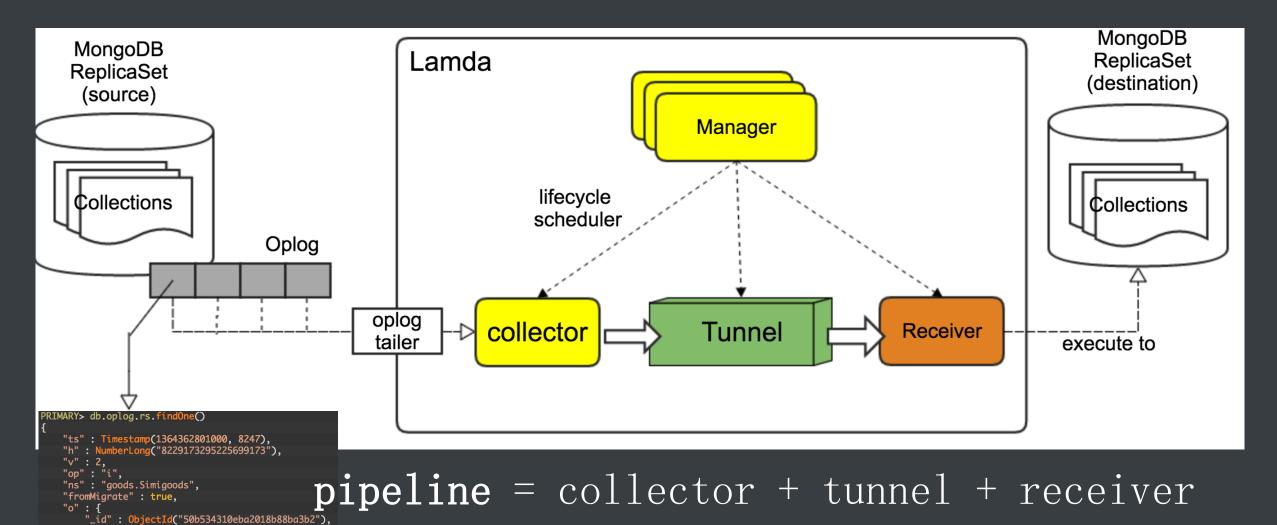
实例间同步容灾——整机房



实例间同步

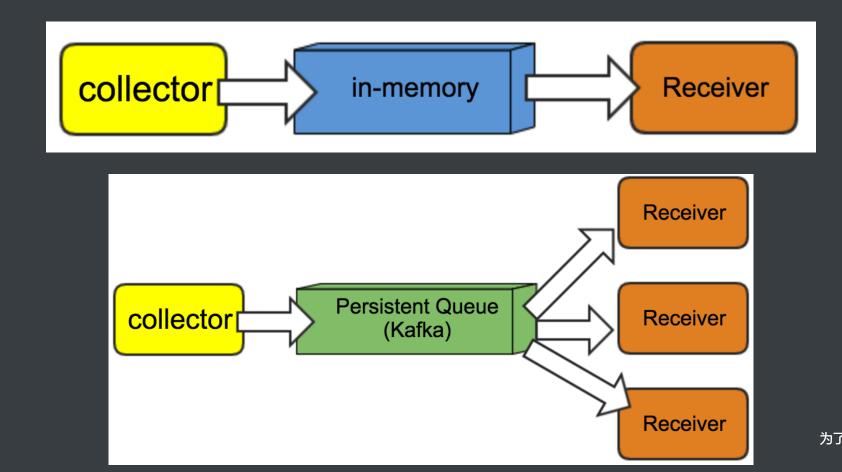
- 优点
 - 不受限于实例类型(副本集和sharding)
 - 本地容灾能力强
 - 切流交给业务或中间件,可以比较灵活
- 缺点
 - 需要设计和实现一个独立的同步通道系统

同步通道——Lamda



Lamda架构

- Tunnel
 - 队列的抽象:可以是全内存的也可以是持久化的如Kafka等

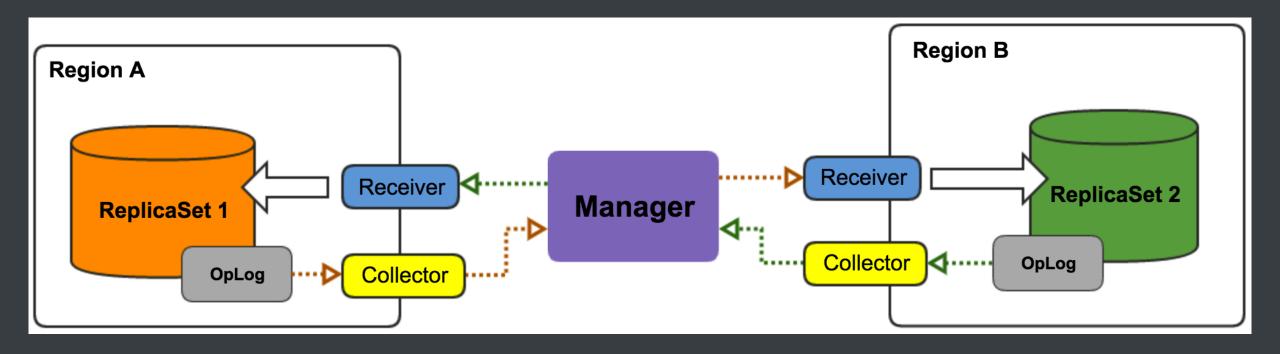


Lamda架构

- Collector
 - 从源MongoDB拉取oplog并发送给Tunnel
 - 总是选择Secondary节点,避免影响正常访问
- Receiver
 - 从Tunnel中接收oplog并重放至目的MongoDB
- Manager
 - 拓扑管理
 - 进程生命周期管理
 - 资源隔离

Lamda支持MongoDB多活部署

• 两个实例之间双向同步通道

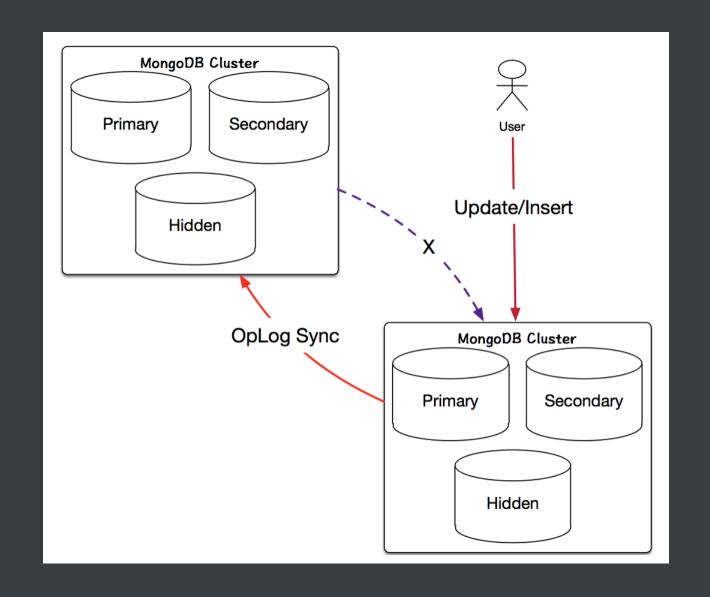


几个关键问题

- 环形复制
- 断点续传
- 异步传输
- 并发控制
 - 唯一索引问题
 - 冲突检测

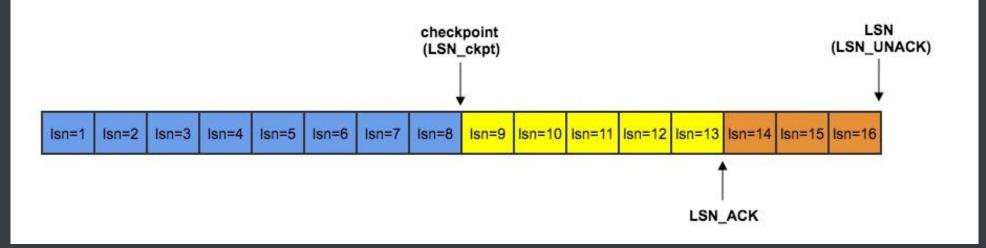
环形复制

- oplog中增加gid字段, 标识其从哪个实例产生
- collector配置filter,只 抓取指定gid的oplog

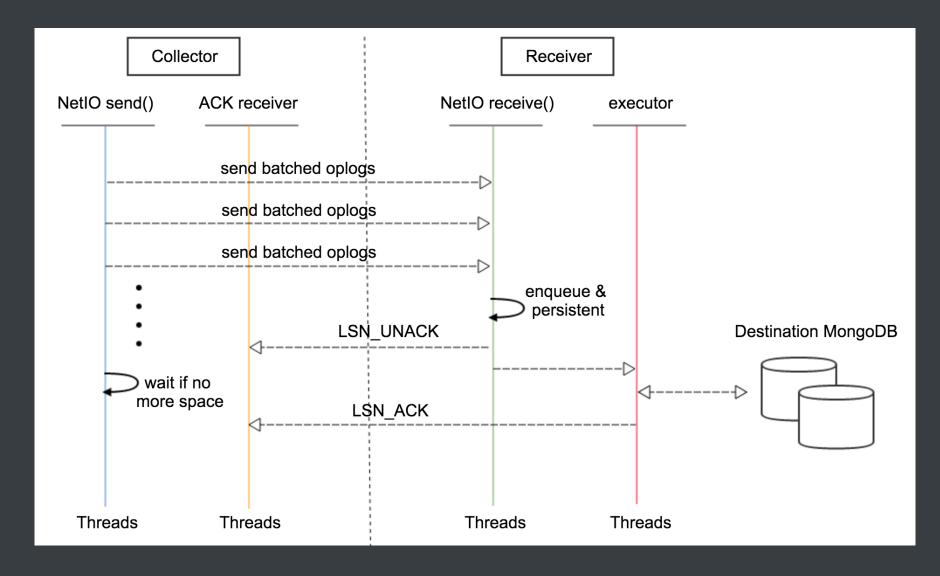


断点续传

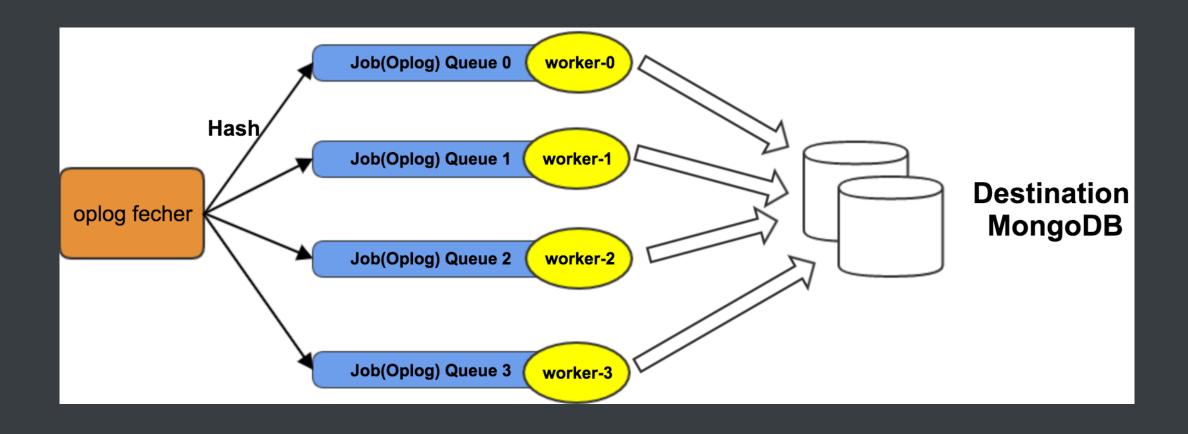
- collector checkpoint:定期对同步位点信息(offset)进行刷盘
- 基于oplog幂等特性,下次重新回放已回放过的oplog不会有问题
- 同步位点信息
 - LSN_ACK:已成功在目的端重放完的oplog序号
 - LSN_UNACK:已成功被目的端接收完的oplog序号



异步传输

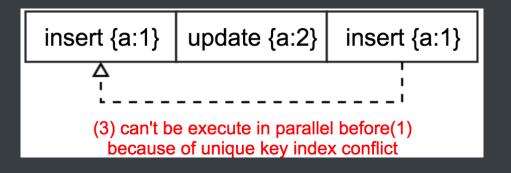


receiver并发重放



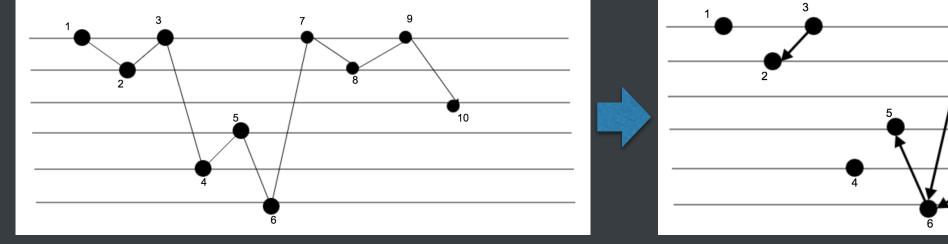
receiver并发粒度(Hash算法选择)

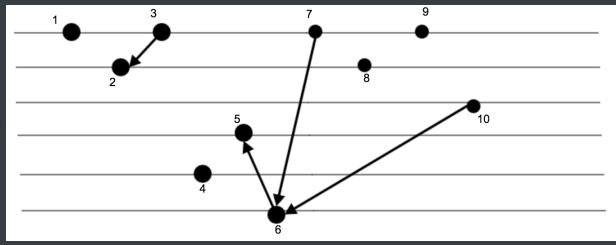
- 基于文档_id
 - 并发度较高,因此具有较好的性能
 - 保证相同文档执行顺序和源一致
 - 问题:唯一索引冲突
- 基于集合
 - 集合数较多且记录数均匀时并发度还可以
 - 保证相同集合内执行顺序和源一致
 - 无唯一索引问题
 - 问题:集合数少或存在特大集合时并发太低,性能较差



receiver冲突检测

- 基于按照_id的并发粒度,根据唯一索引进行分析检测
 - 在oplog中额外记录唯一索引字段
 - 冲突识别算法





Q & A

为了无法计算的价值 | [-] 阿里云

Thanks