









北京新云南皇冠假日酒店



# 爱奇艺实时数据传输服务 DBIO架构设计与实践

guoleitao@qiyi.com





### DBIO是什么?

基于otter开发的数据迁移、变更订阅与实时同步服务

**IO** ⇔ **I**nside**O**ut / **I**nput**O**utput

**Zookeeper** Manager节点 HA/同步位点 状态、统计 控制命令



#### 源端

- 5 种数据库: MySQL、 TiDB、MongoDB、Redis、 Couchbase
- 全量+增量
- 适配源端Failover

#### 同步服务

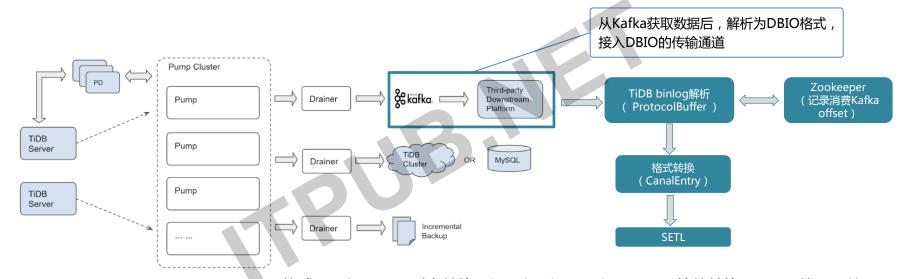
- 服务Failover
- 自动部署
- 自服务: 监控、告警、运 维自动化

#### 目标端

- 11 种目标系统: ActiveMQ、RocketMQ、Kafka、MySQL、TiDB、 MongoDB、Redis、Couchbase、ElasticSearch、Kudu、HBase
- MySQL分库分表
- 单向+双向同步
- 适配目标端Failover

## 源端支持更多数据库:TiDB

• DBIO实时获取并解析TiDB binlog至中间格式



格式匹配问题:一对多转换; header/key/column/row等的转换; I/U/D的不同处理

字段匹配问题: bit(byte[]转换整形)/整形(根据MySQL字段类型处理溢出等问题)

延迟时间计算:TSO->executetime的转换

### **DTCC** 2019 ...

## 源端支持更多数据库:其他

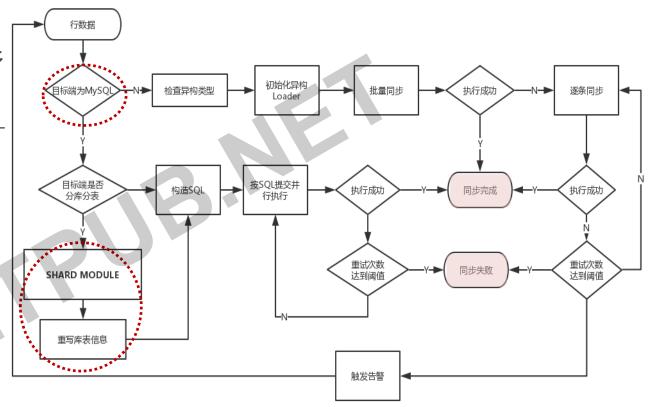
• DBIO伪装为源DB的slave, 获取并解析Redis、MongoDB、Couchbase的log至中间格式 Couchbase **PSYNC** runid offset Active vBucket Connection Point-in-time snapshot **BGSAVE RdbSink** Redis 全同步Transmit RDB CnxnReader Disk Write Disk snapshot RESP协议解码 部分同步backlog Oueue **AofSink** DCP Oueue DISK 中间 数据 Stream Request 格式 ns1 <vbucket,start segno,end segno> id hash Mutation dbname.col/name hash MongoDB **DCP Client** ns2 oplogs \_id hash

流控、断点重试、特定分片、

#### **DTCC** 2019

## 支持更多目标端系统

- 修改Load模块,使之支持更多 目标端
  - 支持的数据格式不统一
  - 同步结果的确认方案不统一
  - 异常的处理方法不统一
  - API使用方法不统一
  - 保证重复操作幂等



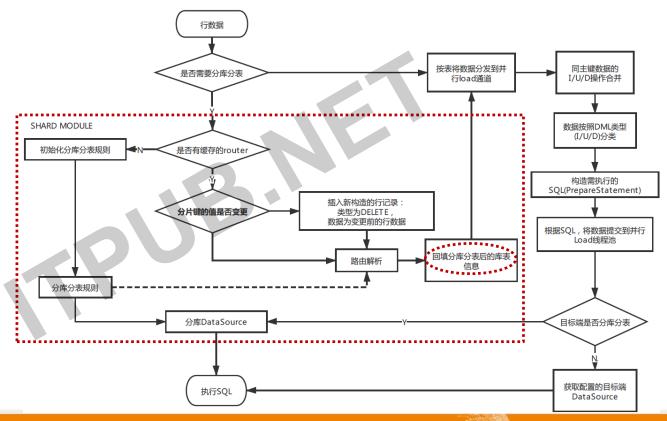


## 内置向MySQL分库分表同步组件



- 连接池换为HikariCP , 吞吐量提升15%
- 内置分库分表组件比外 接组件吞吐量提升60%
- 分表数越多, 性能越低

# 内置向MySQL分库分表同步组件



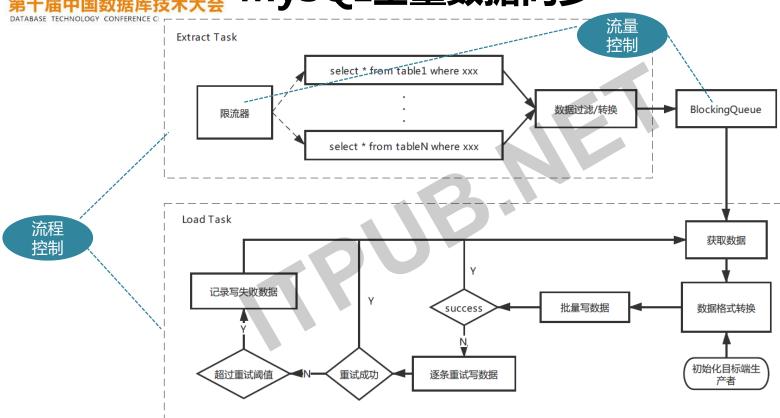


## MySQL全量数据同步

内存使用可控 内存资源有限 流式提 取数据 资源限制 读取速度可控 计算资源有限 源端限流: 令牌 写数据QPS过高会导致目标端集群故障 限流 难点 流量限制 目标端负载能力负反馈,影 响源端提取数据的流量 读写数据QPS不一致会导致内存不足(OOM)/资源浪费 并发:(1)多表同时同步数据;(2)单表数据并行写入目标端 同步流程控制: 逻辑复杂 Extract+Load 终态:(1)提取数据完成;(2) load数据完成 流程控 制器 异常信息处理: 健壮性: 单条数据同步失败, (1)不影响整体同步进度; (2) 不 重试与记录 影响同批次其它数据同步

#### **DTCC** 2019

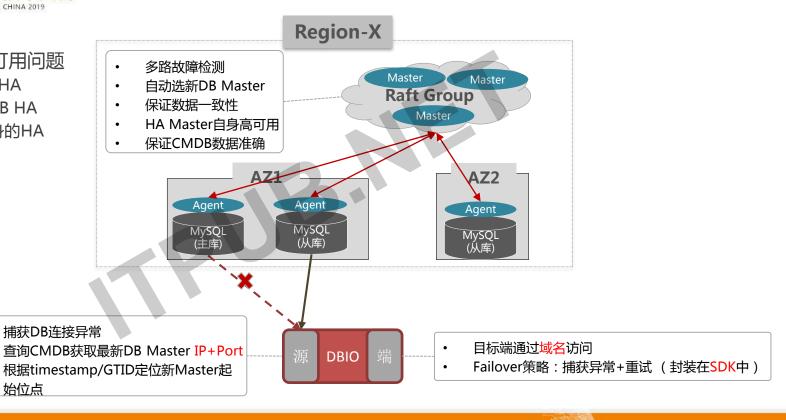
# MySQL全量数据同步



## DBIO HA方案

- 涉及到的高可用问题
  - 源DB HA
  - 目标DB HA
  - IO自身的HA

始位点







# MySQL间双向同步方案

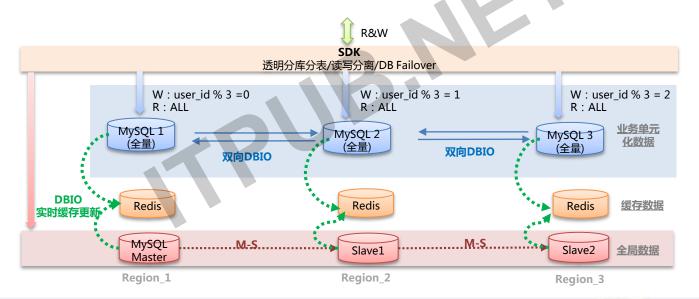
#### Binlog event增加特定操作

WRITE ROWS **BEGIN** TABLE MAP WRITE ROWS TABLE MAP **COMMIT** 前提条件:业务数据单元化+冲突交由业务处理 写: user id % 3 = 1 的数据 写: user id % 3 = 2 的数据 写: user id % 3 = 0 的数据 user id % 3 = 2 user\_id % 3 =0 MySQL 1 MySQL 3 MvSQL 2 user\_id % 3 = 0&1 user id % 3 = 1&2 Entry1 → continue no check info Entry1 add check info Entry2 → discard has check info & check FAILED Entry3 add check info Entry3 → continue has check info & check OK Load Select



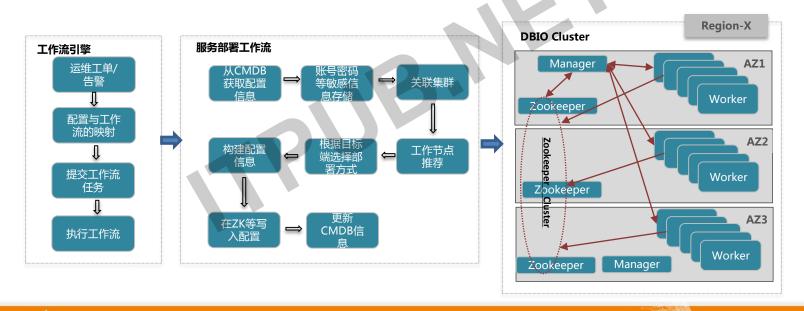
## 利用双向同步实现MySQL异地多活

- 数据拆分: 单元化数据(异地多活)、全局数据(同城HA)
  - **单元化数据**:每个Region部署一套MySQL集群, Region间通过DBIO双向同步, 保证每个Region都可读写
  - 全局数据:利用MySQL 同城HA保证高可用
- **SDK**:对业务屏蔽后端数据库访问细节,实现透明故障切换/运维



## 自服务平台

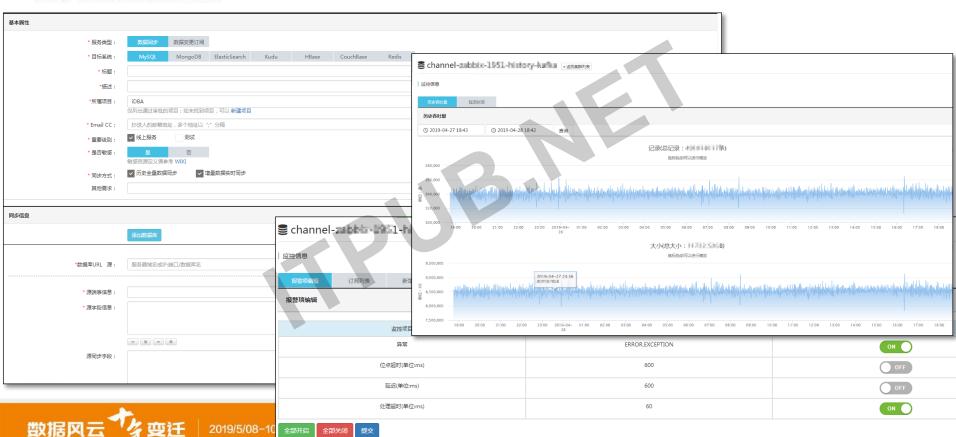
- 工作流引擎+脚本 → 运维自助/告警自愈
- 集群:同地域跨IDC部署,避免单IDC故障
- 调度:根据规则自动关联集群,选择内存/CPU利用率最小且跨IDC的双节点进行部署,节点故障重新调度



## 自服务平台

#### 第十届中国数据库技术大会

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2019



### **DTCC** 2019 -

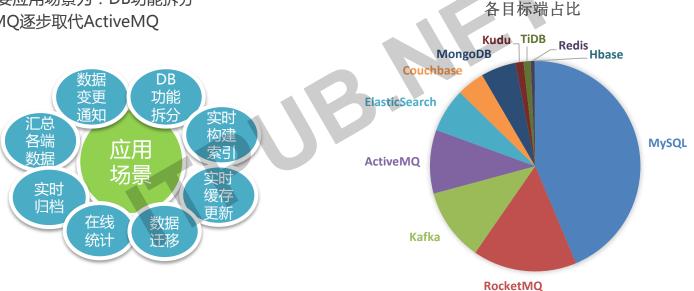
## DBIO在爱奇艺的应用

DBIO已在爱奇艺稳定运行2年多,有千条实时同步流,吞吐量百万行/秒

MySQL间同步需求最强烈

主要应用场景为: DB功能拆分

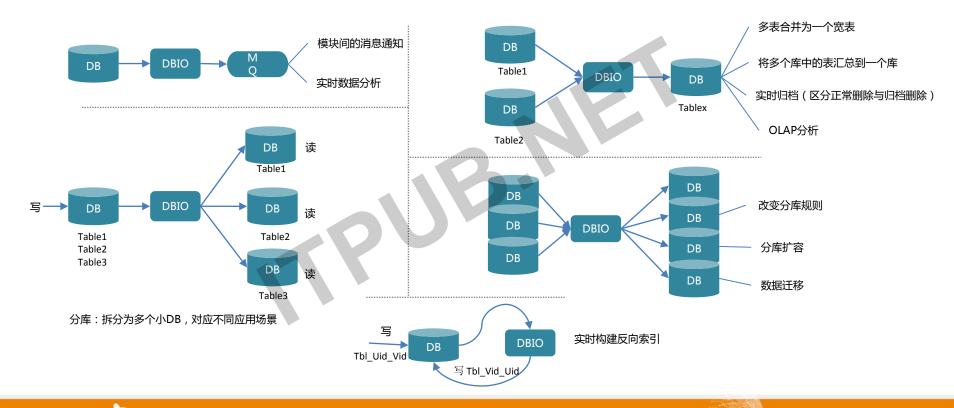
RMQ逐步取代ActiveMQ



### **DTCC** 2019 -

## DBIO常见应用场景

#### 第十届中国数据库技术大会





## 正在进行的工作

- - 应对突发流量,优化性能
    - 源端太快
    - 目标端太慢(消息积压等)
  - 更好的应对DDL
    - DDL自动同步到目标端
  - 更多应用方案
    - 数据迁移+SDK实现透明冷热数据分级存储



加入爱奇艺! 请关注爱奇艺伯乐

