

**BEIJING 2017** 

#### 微服务在小米消息推送的实践和感悟

夏超





#### 促进软件开发领域知识与创新的传播



#### 关注InfoQ官方信息 及时获取QCon软件开发者 大会演讲视频信息



扫码, 获取限时优惠



2017年7月7-8日 深圳·华侨城洲际酒店

咨询热线: 010-89880682



2017年10月19-21日

咨询热线: 010-64738142

## 

#### 动机

- 降低系统耦合
- 提升系统可扩展性
- 提升开发效率

#### • 挑战

- 系统的整体稳定性
- 排查定位问题困难

#### · 治理

- 服务管理
- 路由控制
- 监控升级
- 有状态服务改造

# 总体集构

存储服务 状态服务 C++/TCP 离线消息 Java/UDP 订阅关系 Java/UDP

长连接接入服务层 C++/UDP 消息转发服务层 C++/UDP 业务层 消息推送服务 网络短信服务 Java/UDP Java/UDP 生活消息服务 云信息服务 Java/UDP Java/UDP

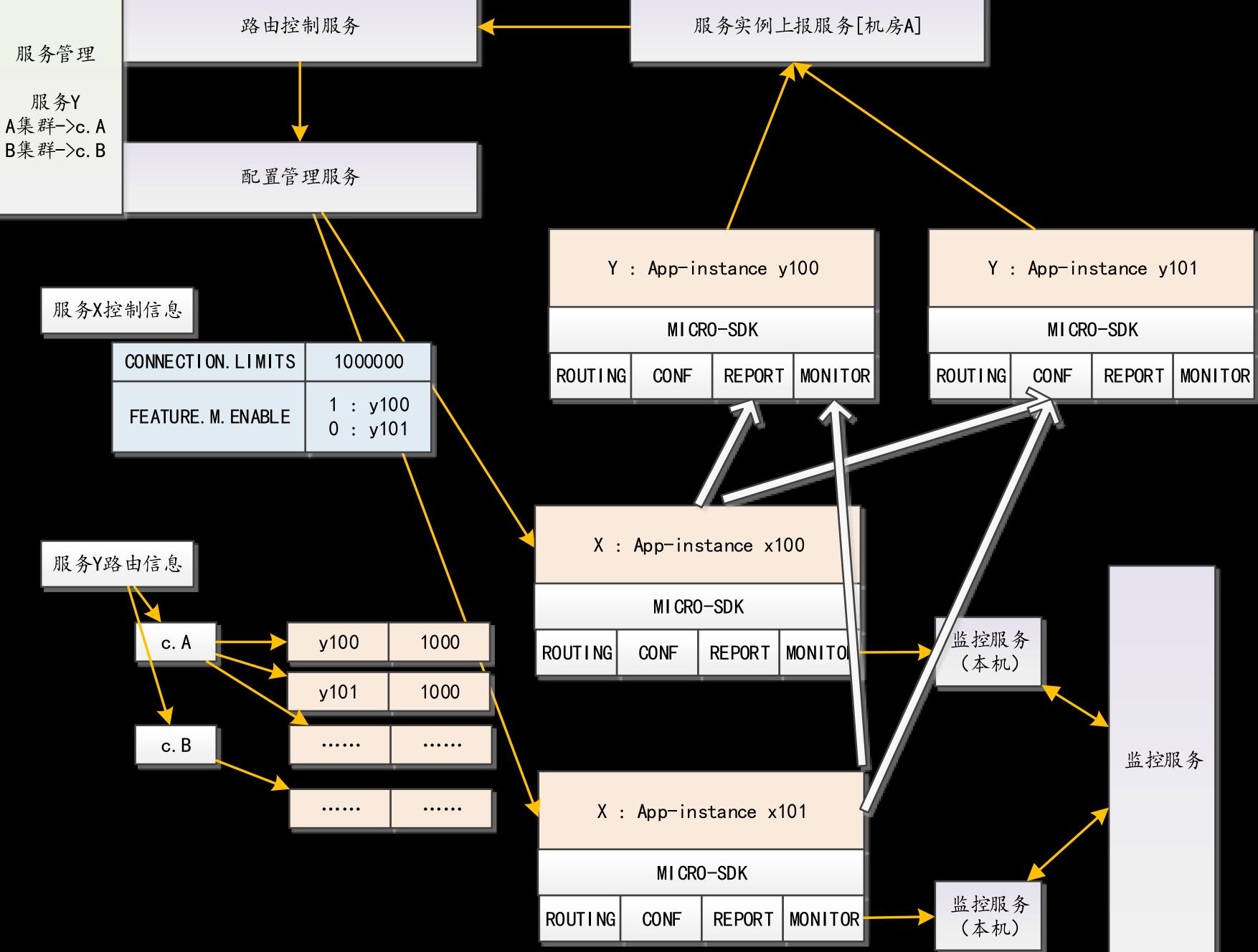
基础服务 服务管理 路由控制 配置分发 系统监控

# 总体介绍

服务Y A集群->c. A

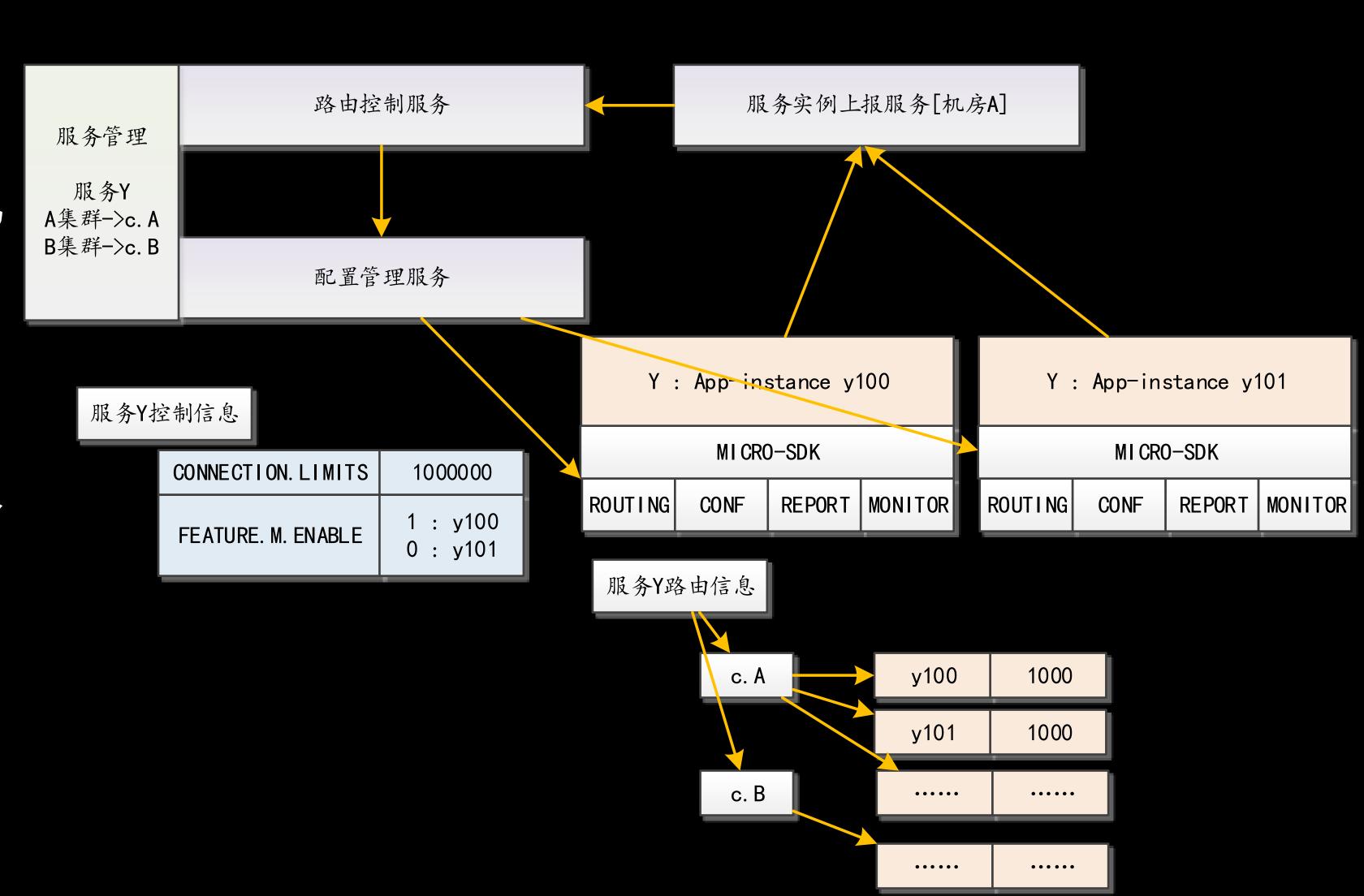
路由控制服务 配置管理服务

服务X和服



# 微服务治理——服务管理

- 服务的注册和发现
- 服务的限流控制
- ・服务的发布和升级
  - 使用动态配置
  - 高级灰度控制



#### 微服务治理——服务管理——灰度控制

#### • 程序开发规范

- 灰度开关
- 选择逻辑配置化

#### • 逐步灰度

- 实例维度
- 流量维度
- 组合维度

```
EANBLE_NEW_FEATURE (CONFIGURE)

INPUTS=string CLUSTER, string MACHINE, string API,long ID

RULE.CLUSTER_A = CLUSTER IN (A)
RULE.CLUSTER_B = CLUSTER IN (B)
RULE.API = API IN (LOGIN, LOGOUT)
RULE.ID = ID MOD 1000 IN (100..200,450..600)

JUDGE = RULE.CLUSTER_A && RULE.ID
JUDGE = RULE.CLUSTER_B && RULE.API
```

#### JAVA API

# 微照务治理-

服务管理

服务Y

A集群->c. A

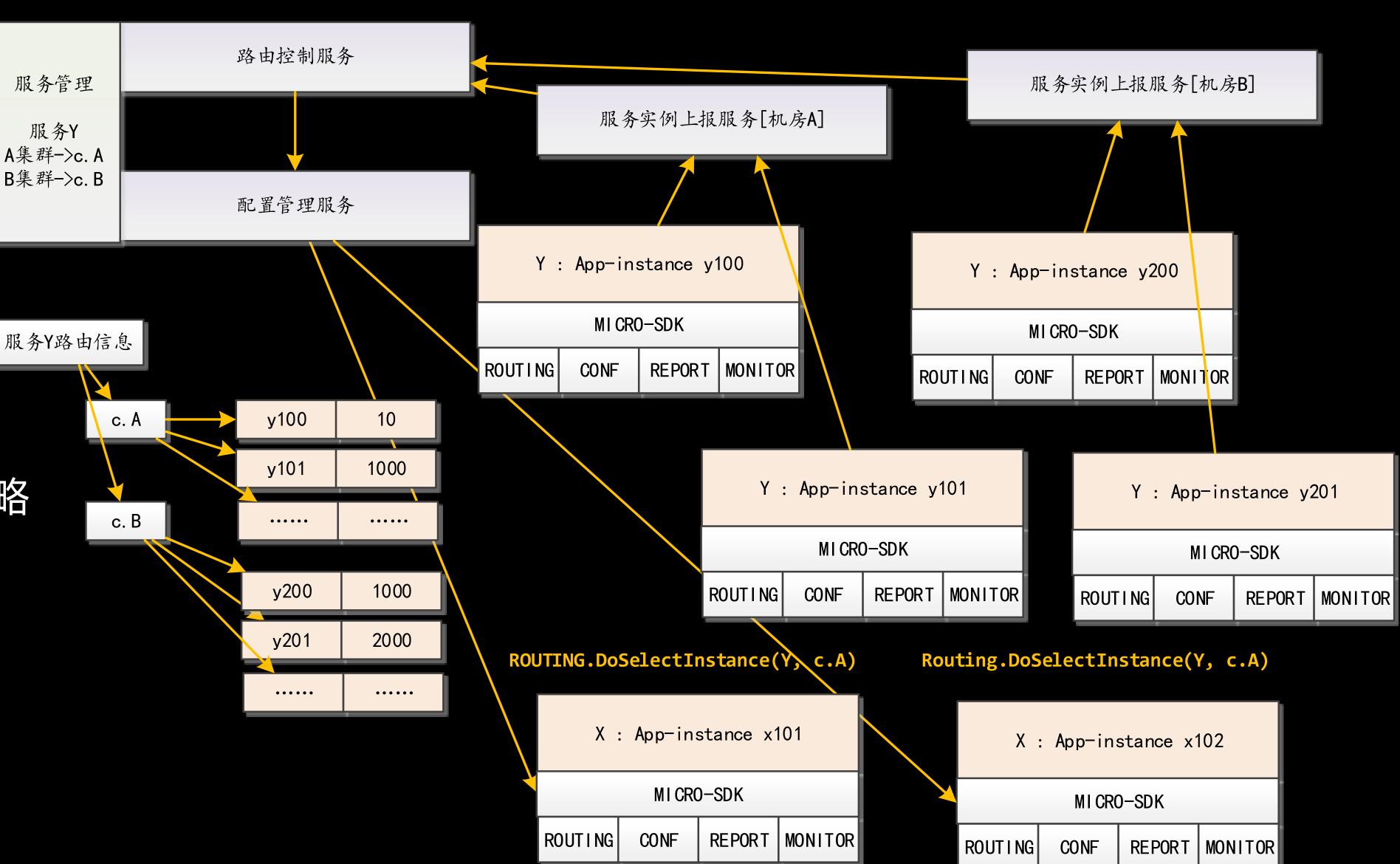
B集群->c. B

## 进名进统制



- 熔断策略

- 多集群混合策略
- 过载保护



## 微服务路由一路由策略

- 负载均衡——服务端权重/客户端自适应?

  - 服务端为主:路由稳定客户端为主:反应速度快
- 熔断控制——防止雪崩
  - 服务端熔断保护策略:设置路由变化阀值客户端熔断保护策略:
  - - 触发条件:RPC调用异常(错误/超时)结果超过阀值初步处理:时间窗口临时禁止实例 进一步处理(禁止实例超过比例):服务降级或拒绝

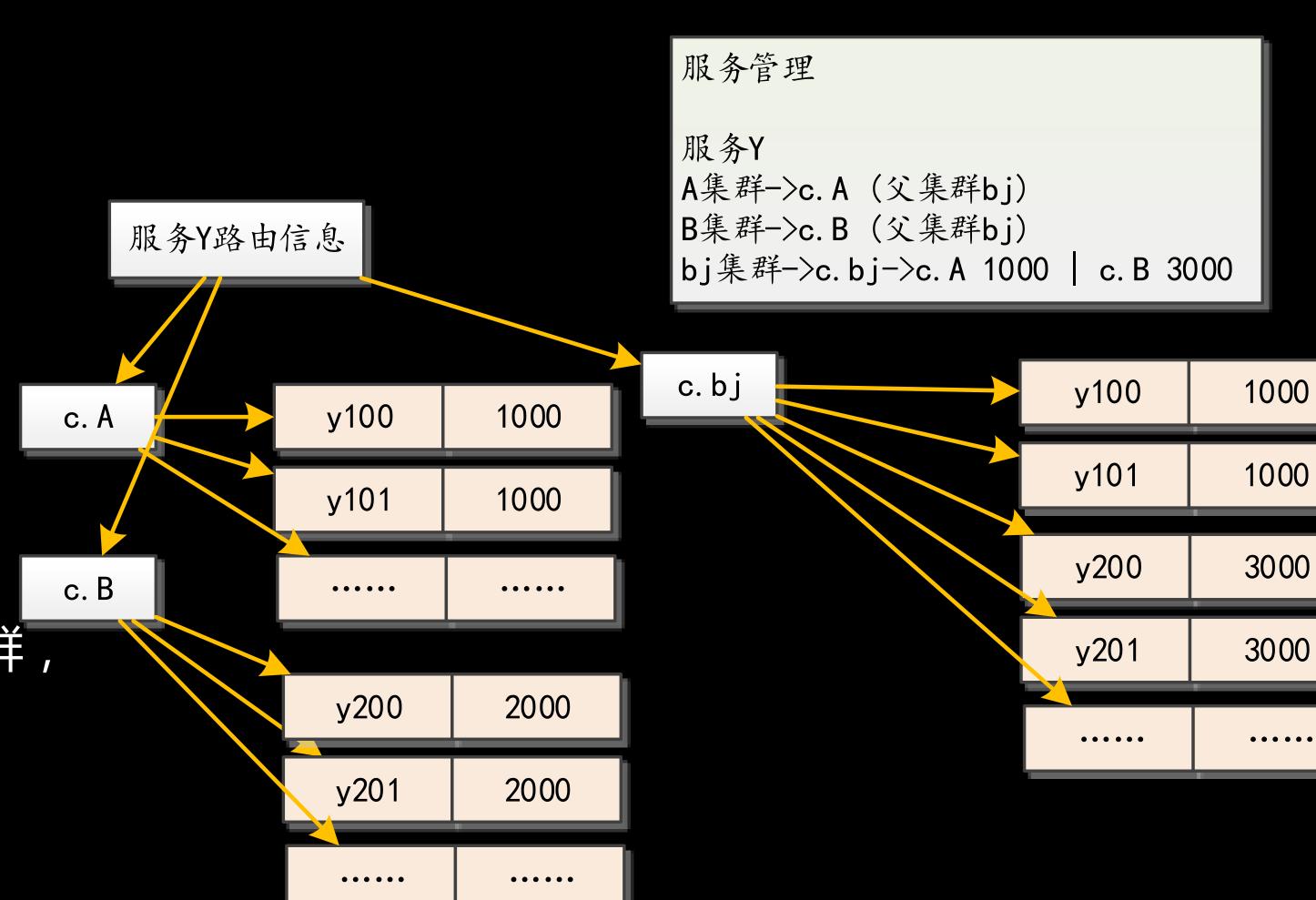
# 微服务路由——高级路由策略

• 多集群调度:多集群权重混合

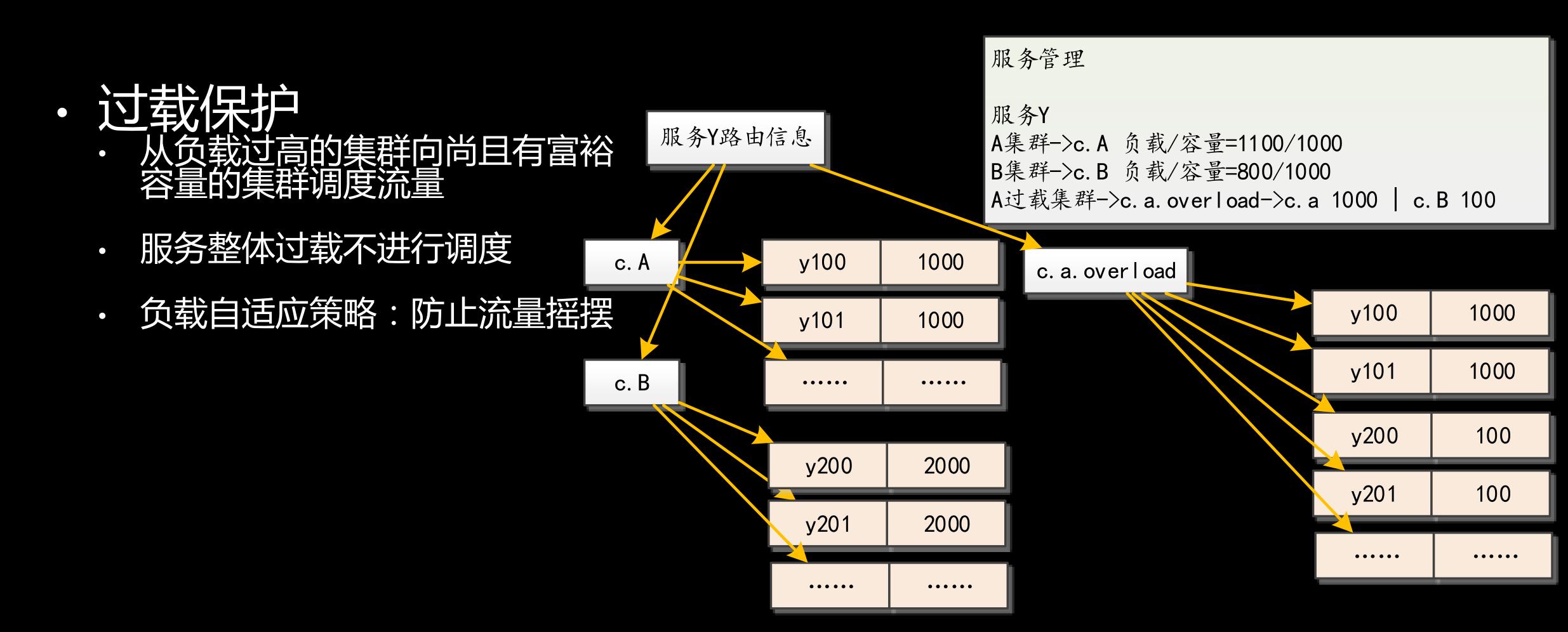
· bj集群是按照A/B两个集群1:3 流量来配比

·容灾策略:兄弟集群成 为备选

· bi集群是A/B两个集群的父亲集群,若A集群访问出现问题,回退访问bj集群下面的B集群



# 微服务路由——高级路由调度



## 微服务监控——链路监控

- 传统监控的问题 · 报警模糊 · 定位问题慢
- 目标
  - 迅速定位排查问题
- 链路 上 链路 基本调用情况 整合请求链调用系统

## 微服务监控—监控思路

· 记录上下游服务的ip,调用的api,延时,成功失败情况,错误代码和错误的id

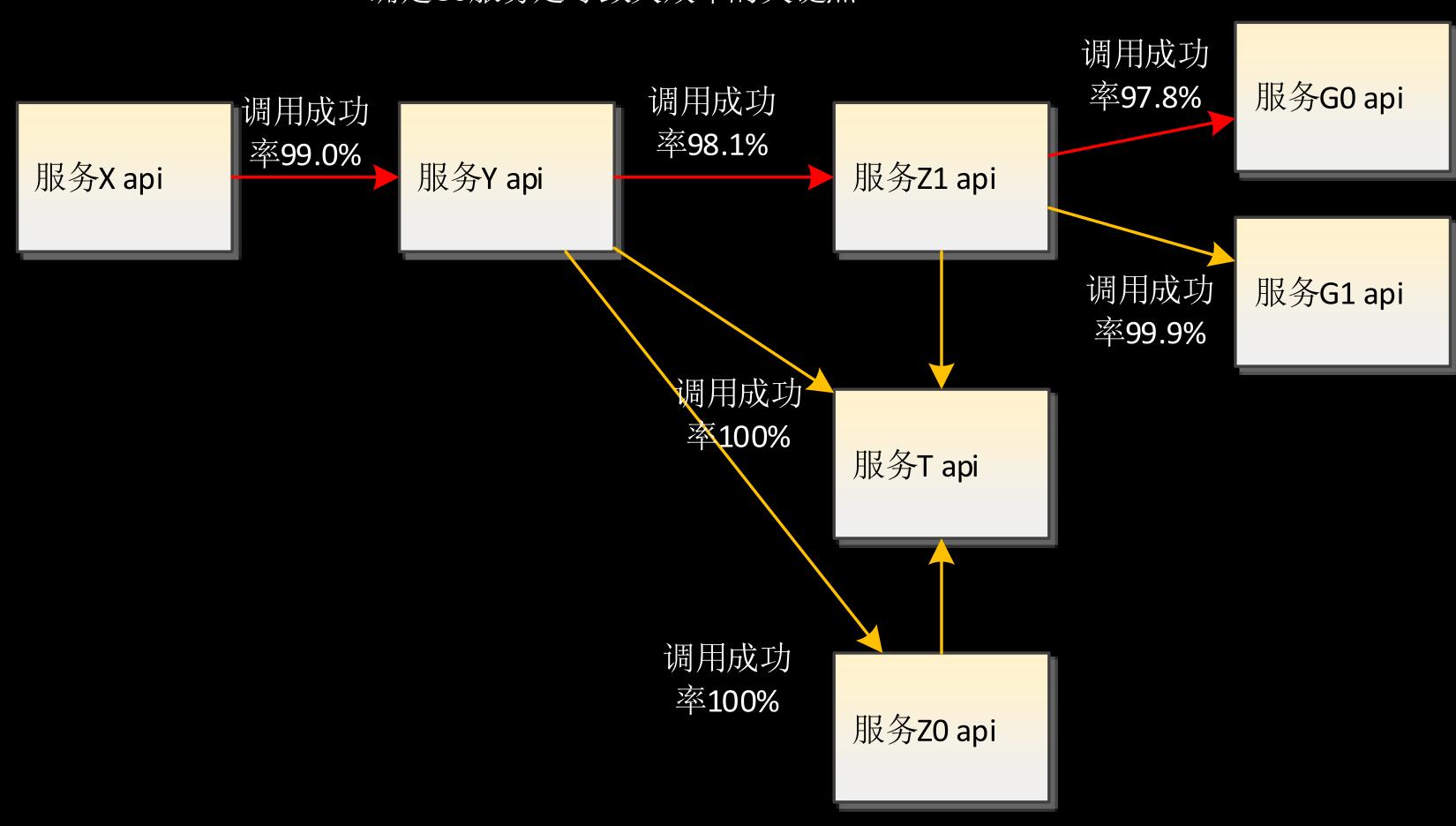
·提供api,机器,机房,错误代码,时间等多个维度的聚合结果,和报警系统结合,提供更加精准的报警

· 错误id , 机器ip和trace调用链系统整合来提供调用链调查

# 微服务监控——排查过程

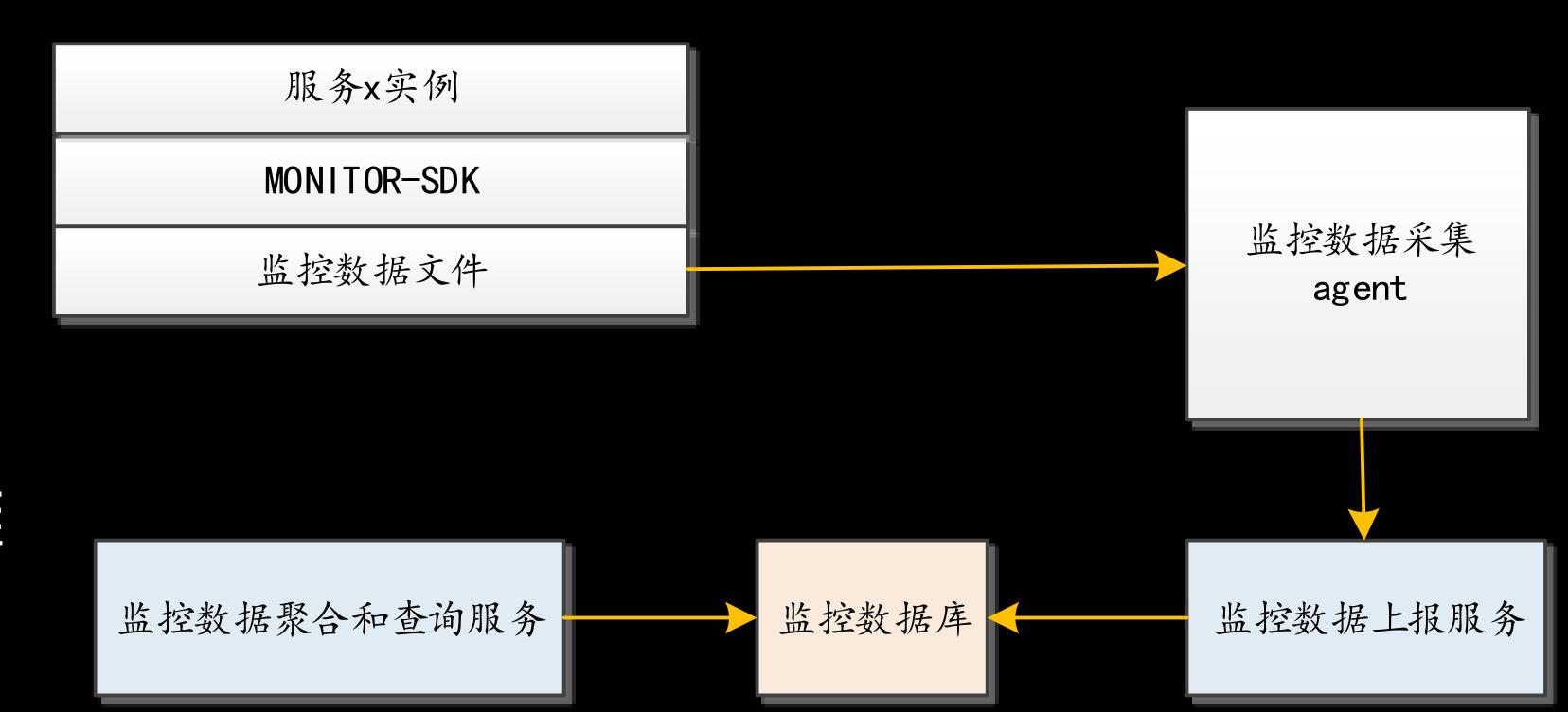
- 确定导致服务可用性下降的关键点。
- · 确定出现问题的服务, 查看错误是否集中的特点。
- · 从上游集群中抽出一个出现问题id, 查看服务链。

调查调用链发现X→Y→Z1→G0出现问题,确定G0服务是导致失败率的关键点



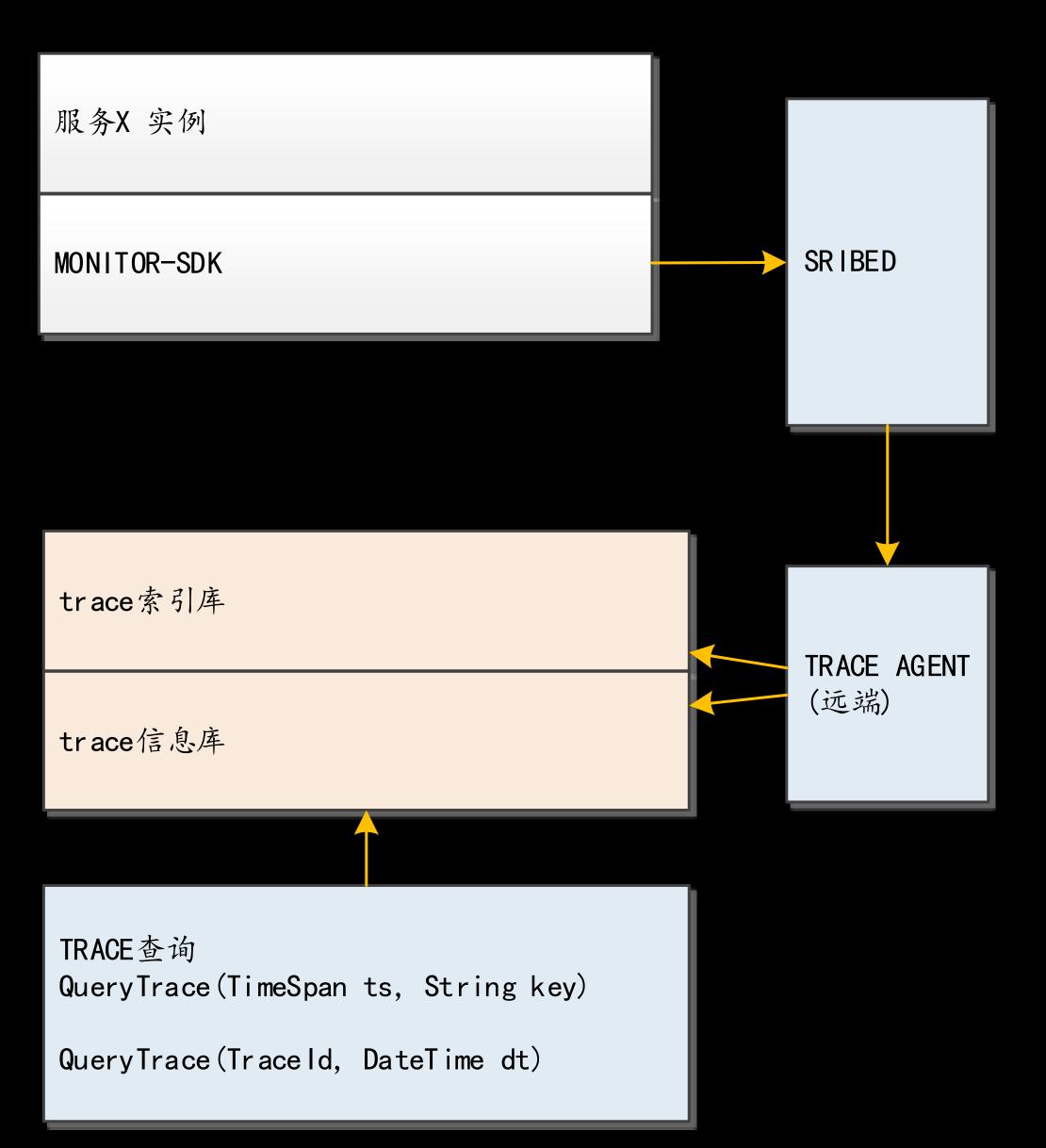
#### 微服务监控——基本调用情况采集和监控

- · 程序中SDK分钟级 聚合调用情况
- 延时采用平均数,90分位数采用预估
- · 提供小时/天时间维度聚合并提供统计报告



#### 微服务监控——链路调用情况采集和监控

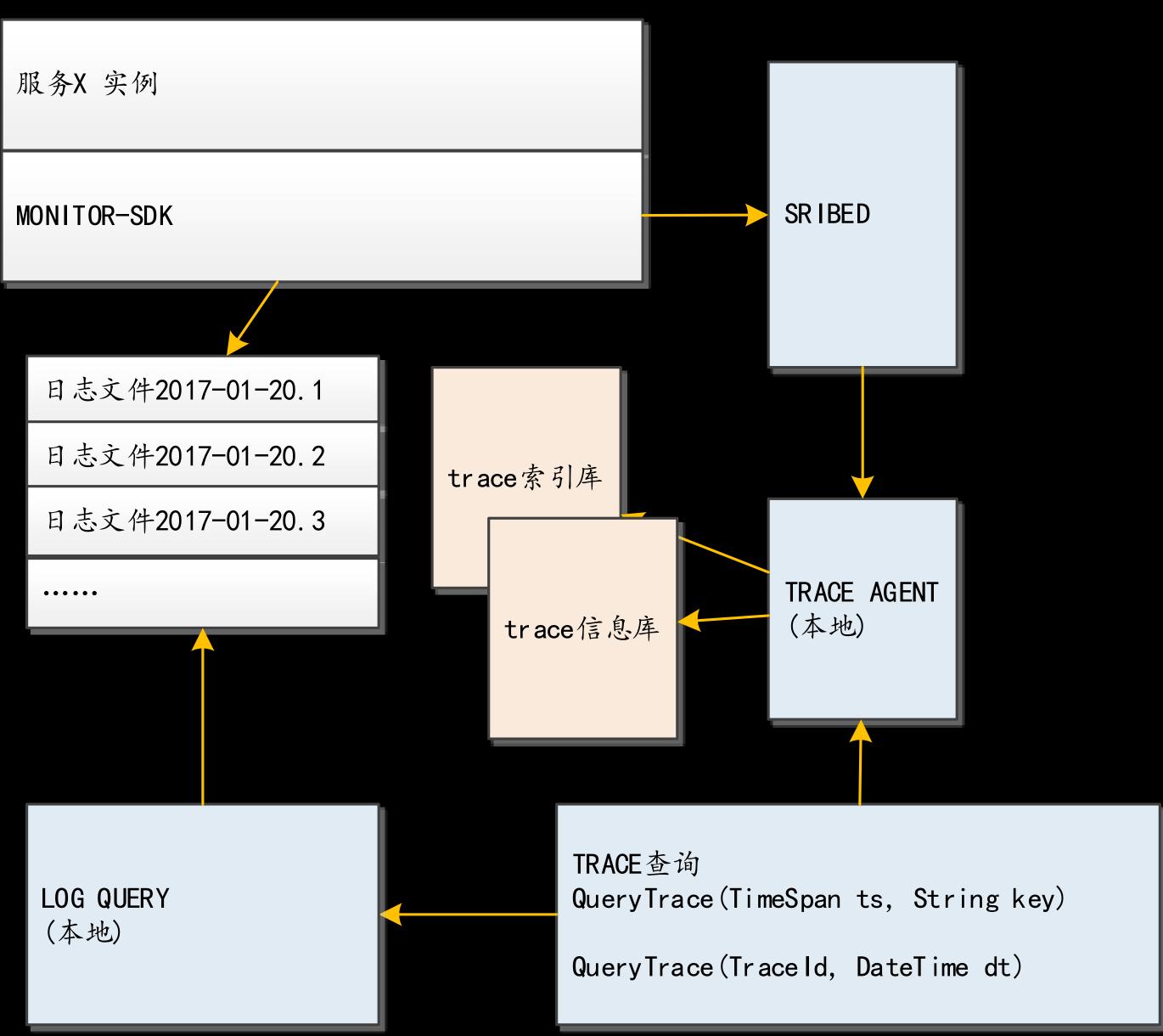
- 问题调查需要全采样
  - 消耗大量带宽和存储
  - 场景的时效性
  - 考虑结合日志



#### 微服务监控——链路调用情况采集和监控

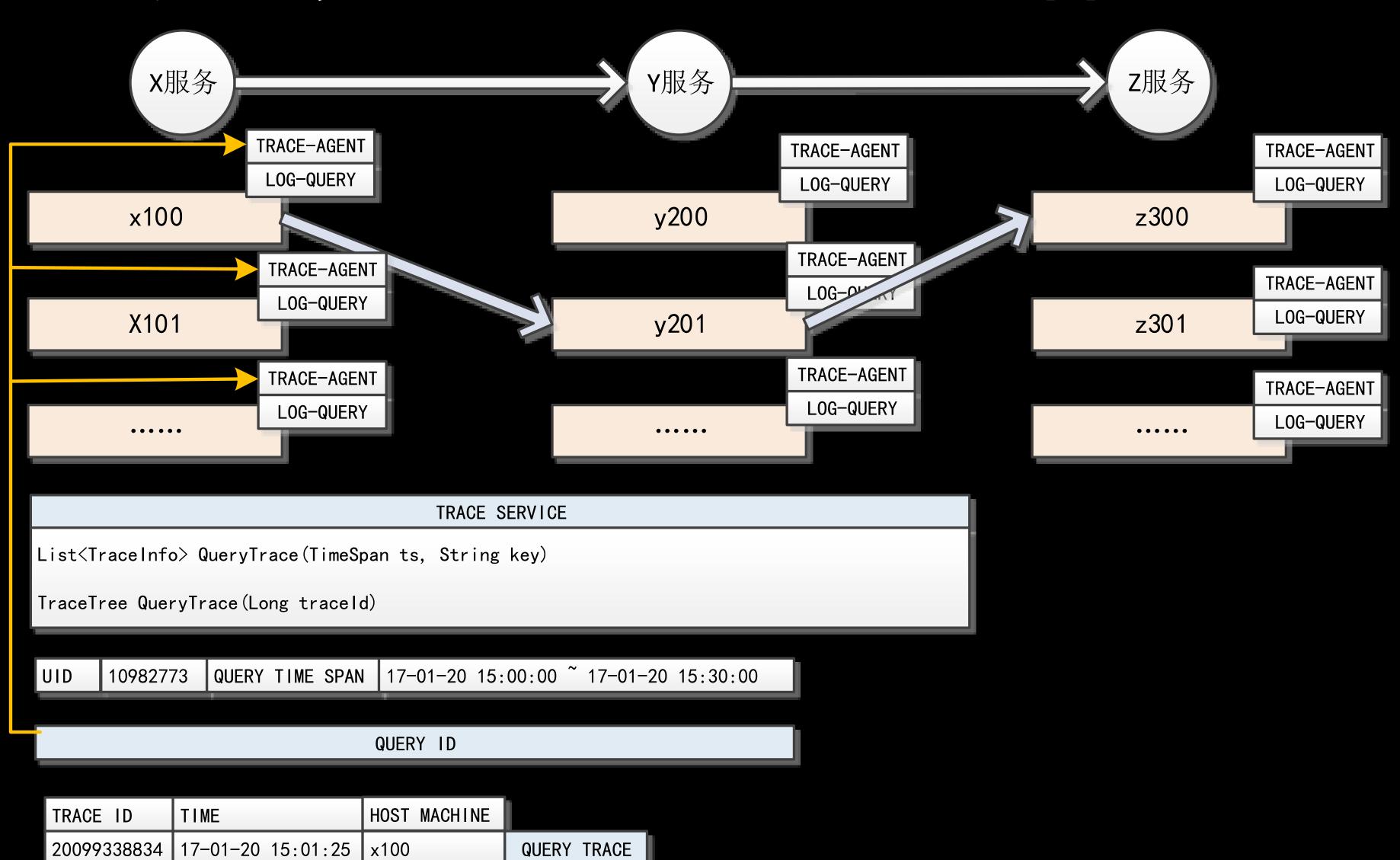
· 记录trace信息的上下游服务ip,关键的ID,调用发生的时间和日志的位置。

·trace存储不再集中。



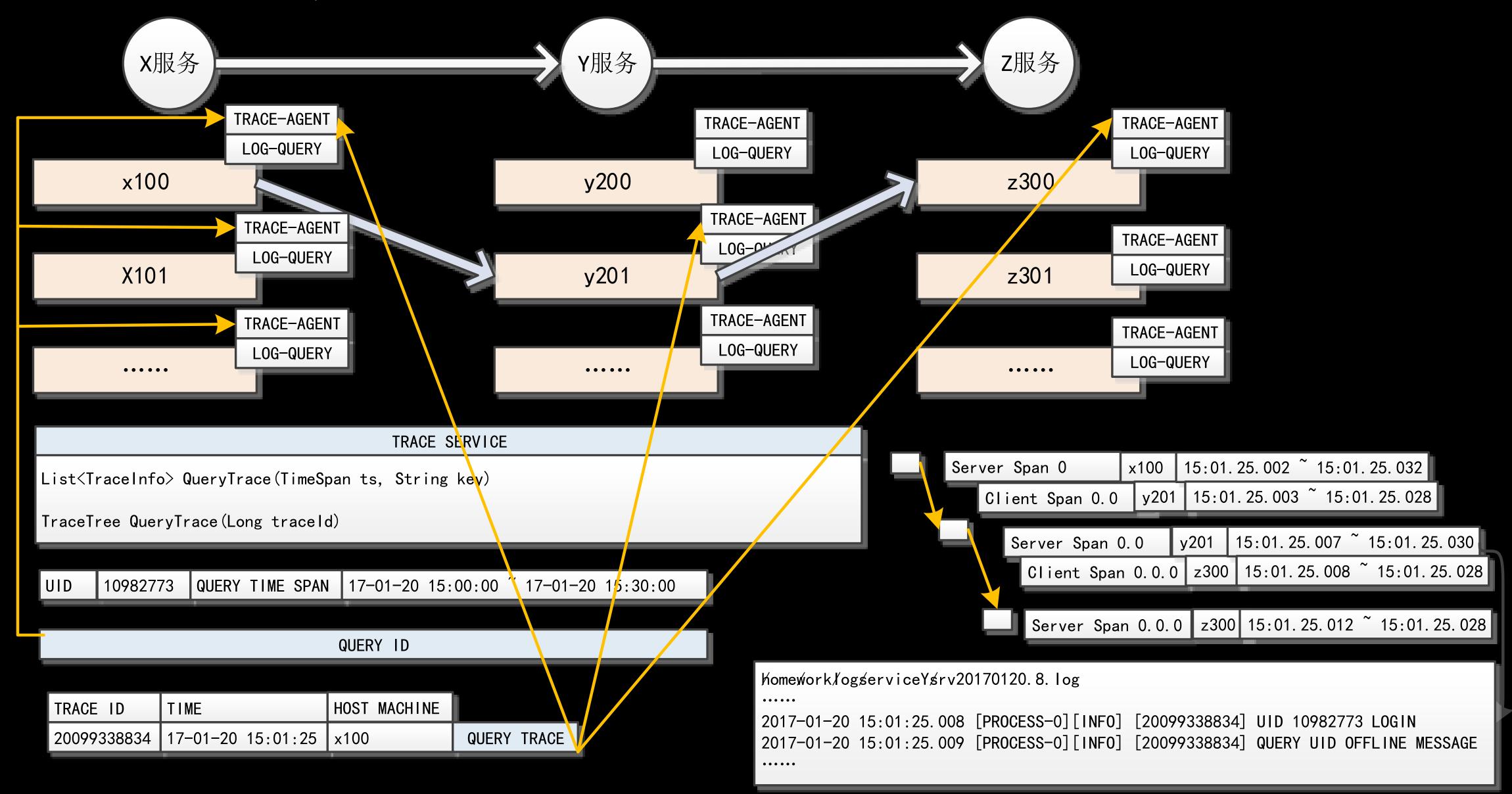
# 微服务监控

# 链路查询示例



## 微照务监控

# 链路查询示例



## 有状态服务的微服务化改造

- 纳入路由系统统一管理
- 考虑数据的迁移场景
- 典型的状态服务类型
  - 半持久化数据
  - 持久化数据

#### 有状态vs无状态

· 集群路由信息包含数据分片。查找路由首先确定数据分片,然后确定对应的访问实例。

数据分片 BASEO

MASTER y100

PARTITION 0

PARTITION 1

PARTITION 2

PARTITION 3

· 每个数据分片可能存在主/ 备分区。 数据分片 BASE1

MASTER y110

PARTITION 4

PARTITION 5

PARTITION 6

PARTITION 7

· 无状态是一种特殊的有状态服务(仅一个数据分区)

## 有状态服务的数据迁移

·定义数据迁移前 和迁移后的两张 分片信息

• 定义迁移状态来 控制数据读写

数据分片 BASEO MASTER y100

数据分片 BASE1

MASTER y110

调整前 EXTERNAL VIEW

PARTITION 0

PARTITION 2

PARTITION 4

PARTITION 6

PARTITION 1

PARTITION 3

PARTITION 5

PARTITION 7

调整后 IDEAL VIEW

PARTITION 0

PARTITION 2

PARTITION 3

PARTITION 1

PARTITION 4

PARTITION 6

PARTITION 7

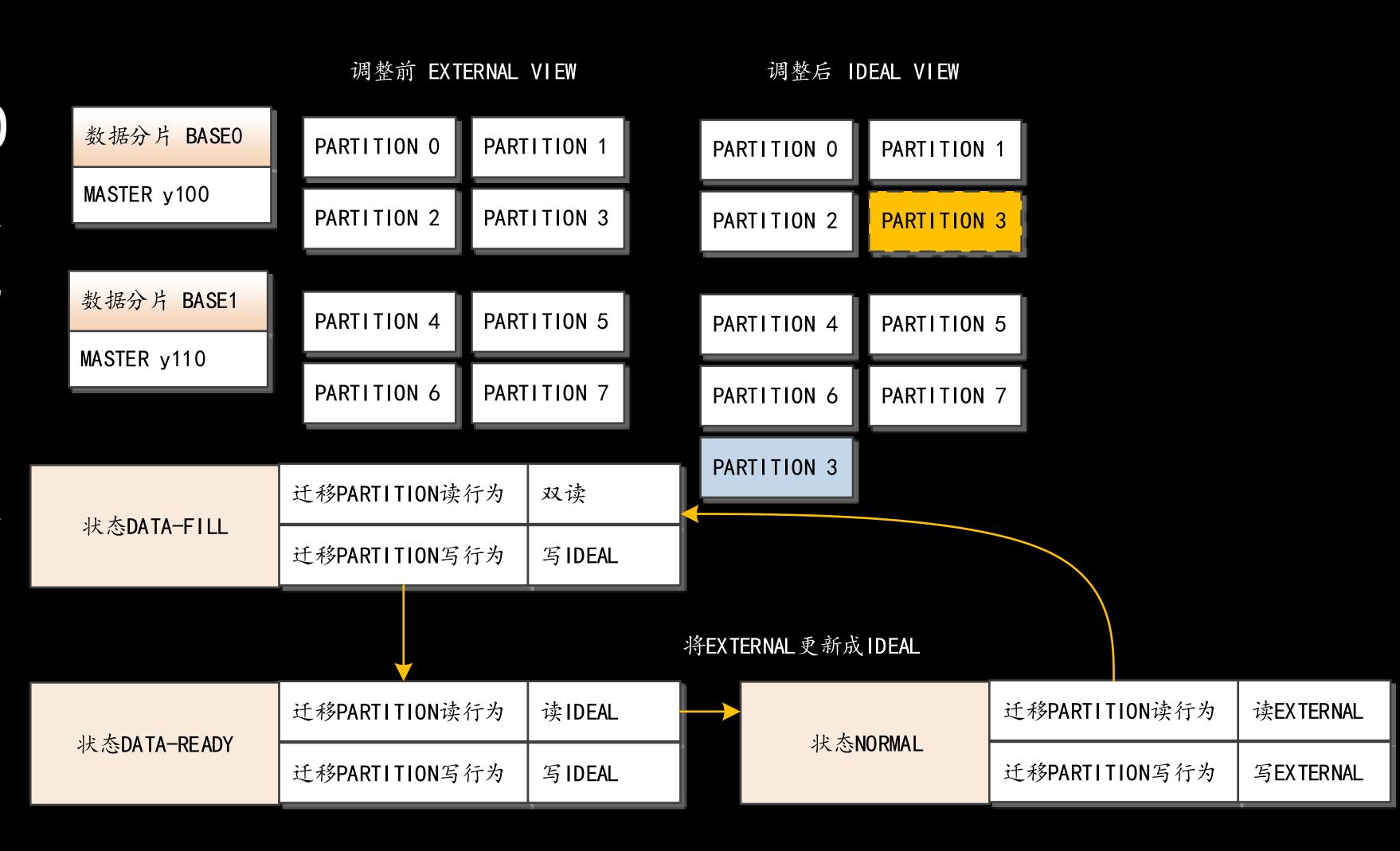
PARTITION 5

PARTITION 3

#### 有状态服务——半持久化模式——登录状态

· 利用用户平均30 分钟的登录时长 的经验值来简化 迁移过程

· 定义两个迁移状态和迁移数据的读写行为

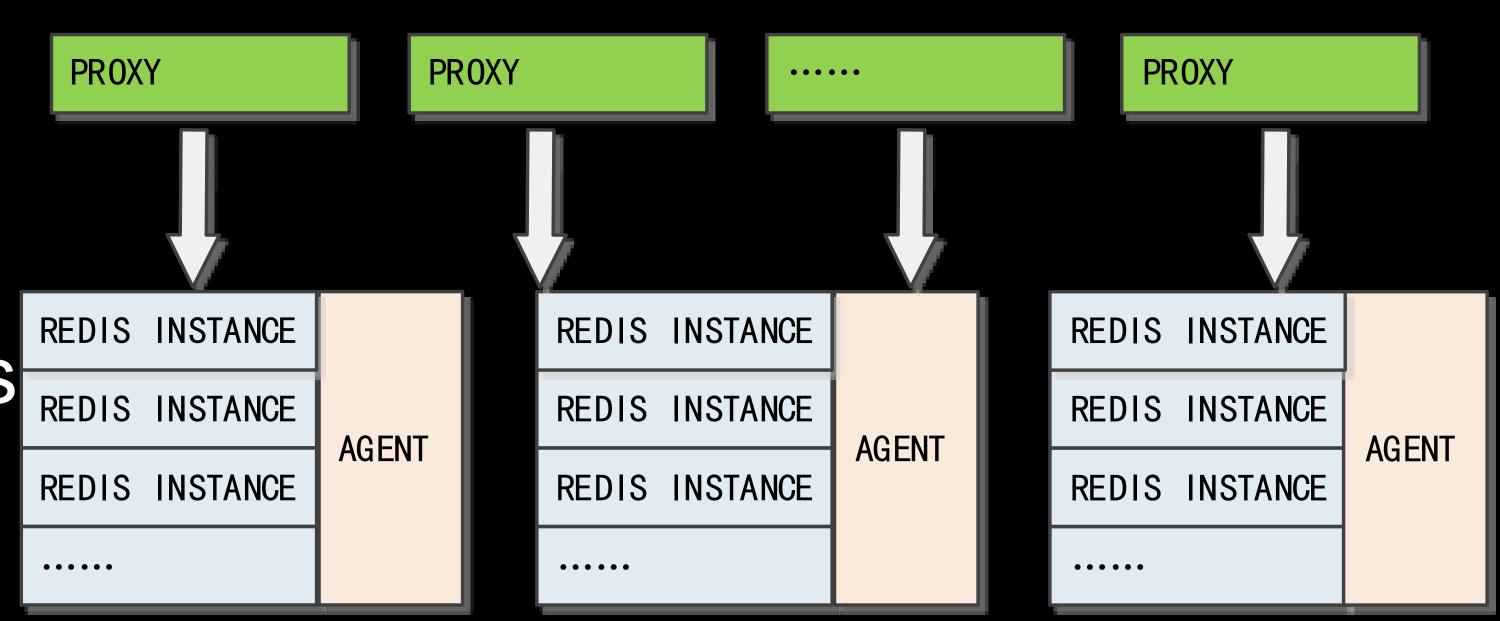


#### 有状态服务——持久化模式——离线消息系统

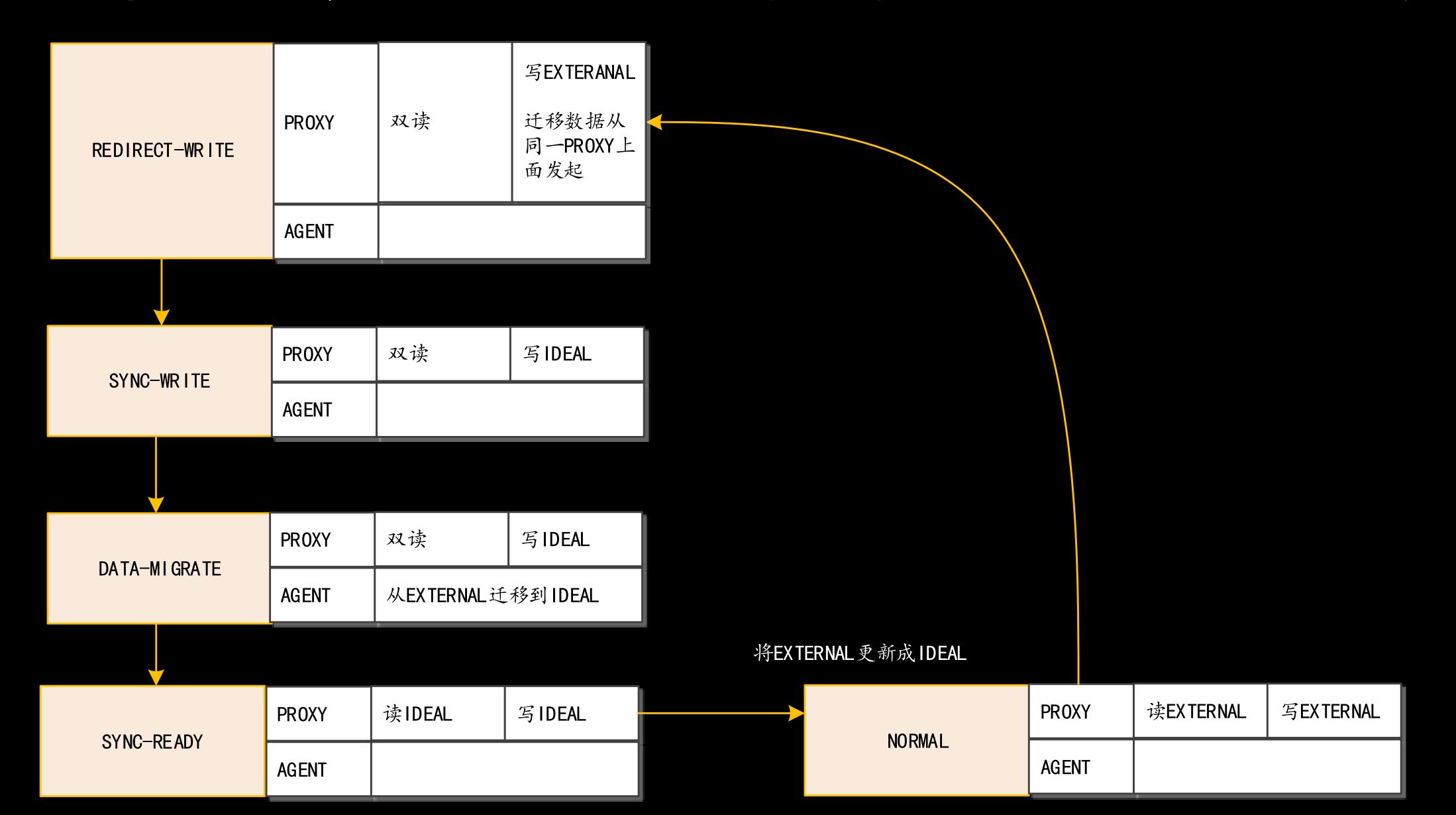
· 基于redis,添加proxy 层用于屏蔽数据迁移

· proxy负责读取状态和控制读写,直接和redis实例通讯

· agent负责起停redis实例,上报实例状态和对数据做dump迁移



#### 有状态服务——持久化模式——离线消息系统



## 总结和感悟

- ·坏消息传播的慢
  - 熔断、限流、灰度
- 坏消息知道的快
  - 链路监控、链路定位
- 自动化本身有代价
  - 自适应策略
- 微服务体系建设目标
  - 稳定、便捷、高效



关注QCon微信公众号, 获得更多干货!

# Thanks!



INTERNATIONAL SOFTWARE DEVELOPMENT CONFERENCE

