



银联C端用户多活架构

廉烨















姓名: 廉烨

公司: UnionPay 中国银联 China UnionPay

职位:架构师

邮箱: lianye@unionpay.com

简介:2016年硕士毕业于北京大学软件与微电子学院,同年加入中国银联,担任后台架构师,主要专注于云闪付用户增值业务后台系统的架构设计与优化、亿级用户管理体系设计,以及金融支付行业C端风控





- 背景
- 常见模式
- 3 方案



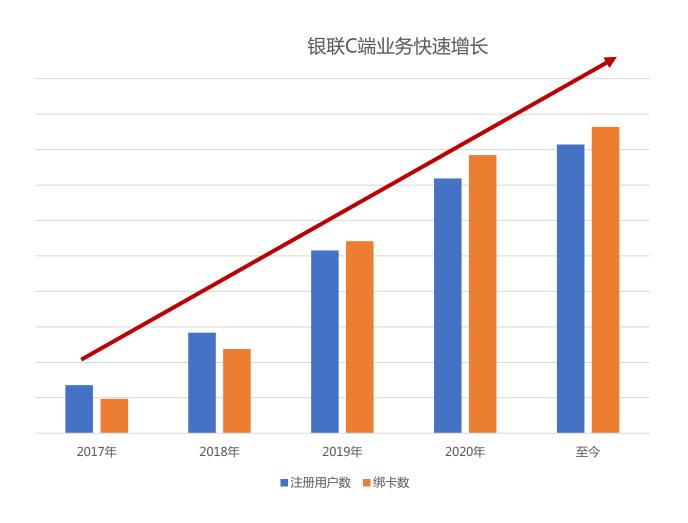




一、背景 --业务现状









海量数据

















一、背景 --业务架构





C 端



ÉPay









业务后台

















支付

转账

权益

商城

公缴

理财

信贷

营销

用户信息中心

用户基础信息服务

注册 登陆 session

查询 修改 注销

用户扩展信息服务

个性化信息 收货人信息

标签画像 头像 关联信息

卡类服务

绑卡 卡列表 卡详情

实体卡 云卡 虚拟卡

核验类服务

身份认证 人脸认证

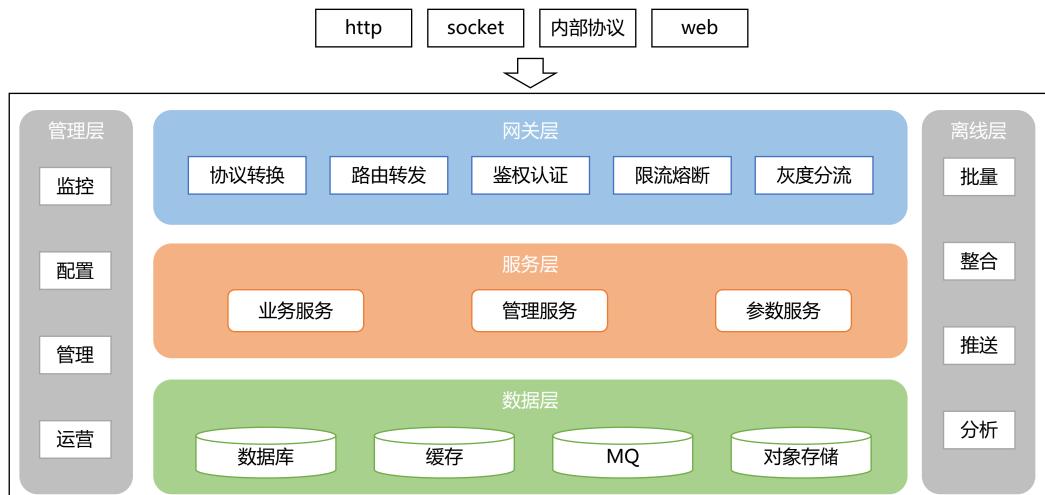
短信验证 银行要素认证



一、背景 --系统架构







一、背景 --数据密集





风 用户c123 (示例)

基本信息	账号	u12345678
	手机号	13011122222
	邮箱	abc@163.com
	名称	David
	登陆密码	****
	账户状态	正常
	注册时间	2019-01-15 14:25:01
	证件类型	身份证
	证件号	210404****0032

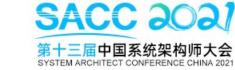
	联系人	张三
	联系手机号	15044466666
	联系地址	北京市丰台区
	联系邮箱	111@126.com
扩展	欢迎语	welcome !!!
展信息	学历	本科
	爱好	钓鱼
	头像	
	关联商户	/
	•••	

	卡号	6214****0020
	绑卡来源	云闪付
继	卡类型	信用卡
光信息	卡等级	钻石卡
息	银行预留手 机号	13011122222
	•••	

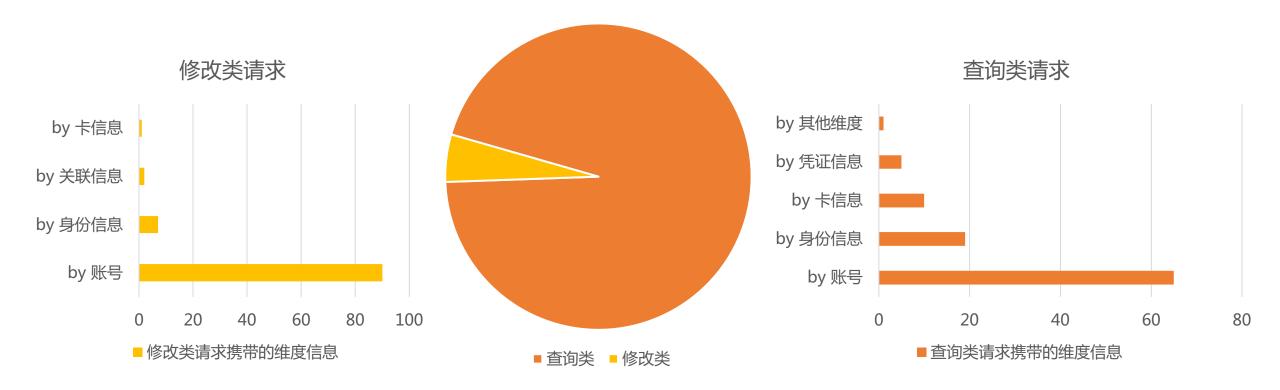
	卡号	6228****7109
	绑卡来源	华为钱包
绑	卡类型	借记卡
绑卡信息	卡等级	普通卡
思	银行预留手 机号	13011122222
	•••	

	性别	男
	年龄	35
	常驻地	北京、济南
	消费偏好	汽车、家装、母婴
其他	活跃指数	85
其他信息	生命周期	完成绑卡和支付
	流失指数	17
	活动参与度	68
	社会属性	已工作
	•••	

一、背景 --请求分布











一、背景 --多活目标





C端用户对延迟较为敏感,多中心架构下用户中台仍需保证**高效** 响应和低延迟

部分业务需保证事务性,多中心架构下不可破坏事务性

中心级高可用架构, 在中心切换、扩缩容、 分流时,应做到**平滑** 过渡

> 用户数据一致性要求较高,需保证一定的 一**致性**

数据同步不可避免存在延时,多中心架构下应避免同步延时产生业务影响



- 背景
- 常见模式
- 3 方案



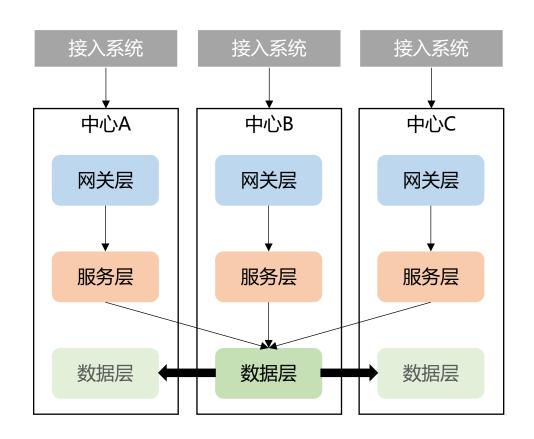




二、常见模式 --数据冷备







优点:

● 改造简单,快速搭建多活,实现多中心高可用

缺点:

- 仅解决应用层的多活,仅一个B数据中心提供服务, A/C数据中心仅为冷备
- 中心切换时,服务层还需配合切换数据中心
- 服务层频繁跨中心调用数据层,高并发系统的异地延时和带宽不可接受
- 整体性能受限于一个数据中心,无法通过增加中心而提升性能



二、常见模式 --数据多活



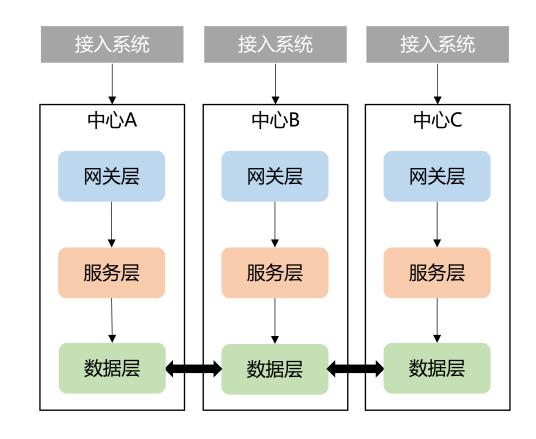


优点:

数据层、服务层、网关层均为多活,可通过增加中心提升整体性能

缺点:

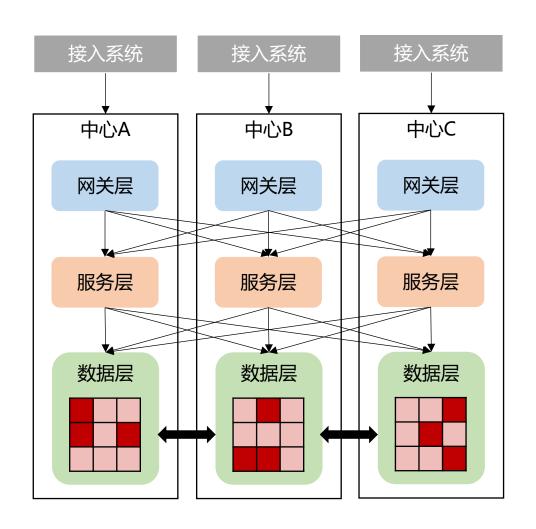
- 根据存储架构不同,还可分为以下2种模式:数据切分、全量互备
- 数据切分模式仅适用于所有请求均携带切分依据的场景,且可能引入跨中心事务
- 全量互备模式下数据冗余存储,在单用户并发跨中心 访问时可能引起数据终态不可靠和数据不一致问题



二、常见模式 --数据多活&数据切分







- 数据按照某一维度(如uid)进行中心切分, 由服务层或网关层根据请求携带的数据,按 照切分规则访问对应的数据中心
- 该模式仅适用于所有请求均携带切分依据的 场景,且可能引入跨中心事务





login with mobile=13567284520

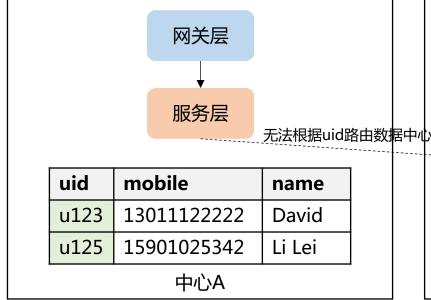


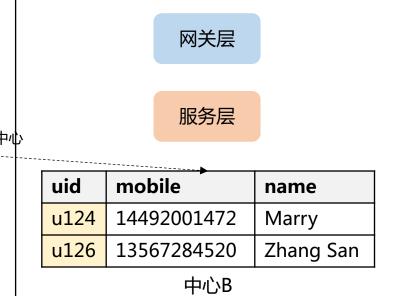


分

依

据





二、常见模式 --数据多活&数据切分



中国银联 China UnionPay

bind card : uid=c123 , card=62140000



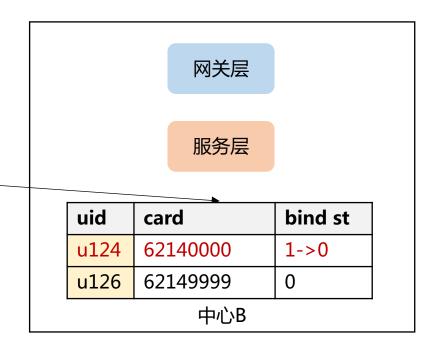
跨

中

心

务

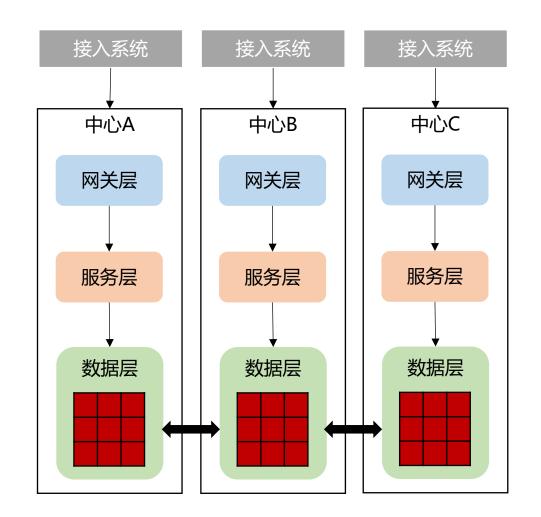
网关层 服务层 card bind st uid 62140001 u123 u123 62140000 1(insert) 中心A



二、常见模式 --数据多活&全量互备







- 每个中心均存储全量数据,并两两之间相互同步
- 网关层、服务层、数据层均无状态
- 在单用户并发跨中心访问时,可能引起数据终态 不可靠和数据不一致问题



跨

中

并发写同

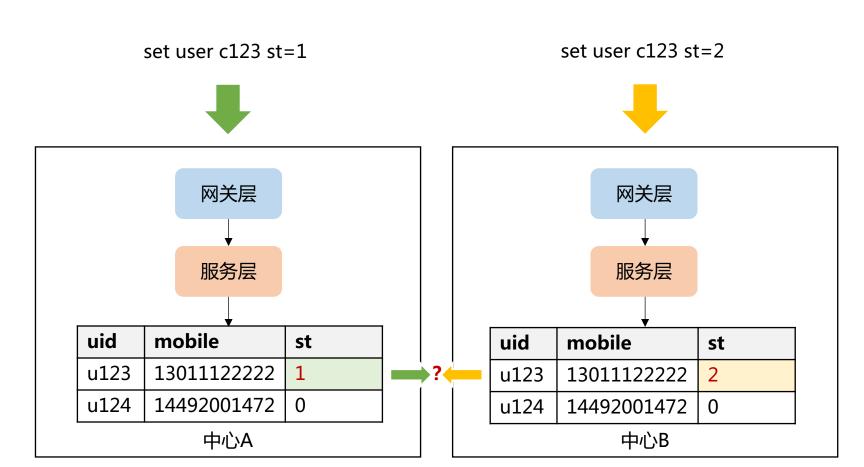
条

数

据









二、常见模式 --数据多活&全量互备

跨

中

心

并

发

先

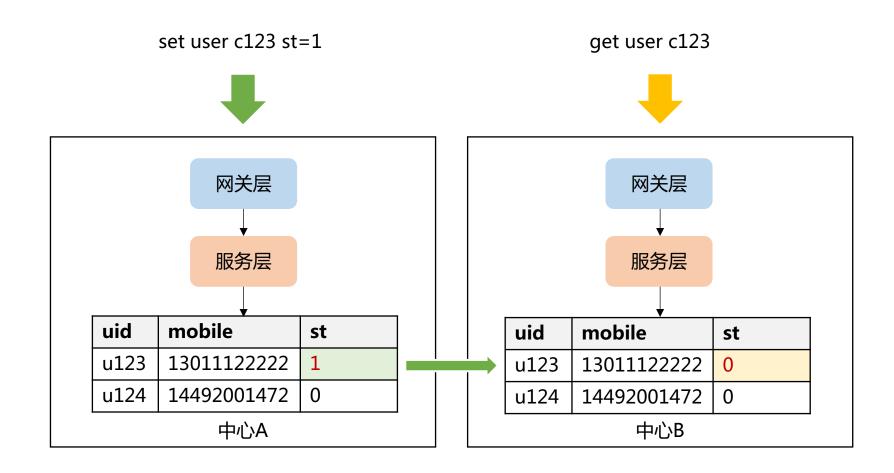
写

后

读











- 背景
- 常见模式
- 方案







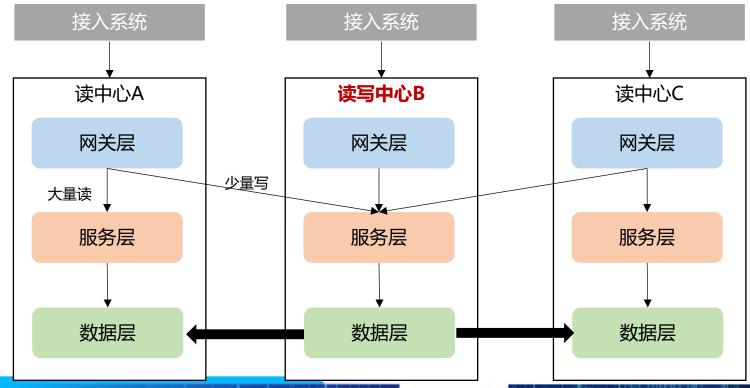
三、方案 --整体架构





中心级读写分离

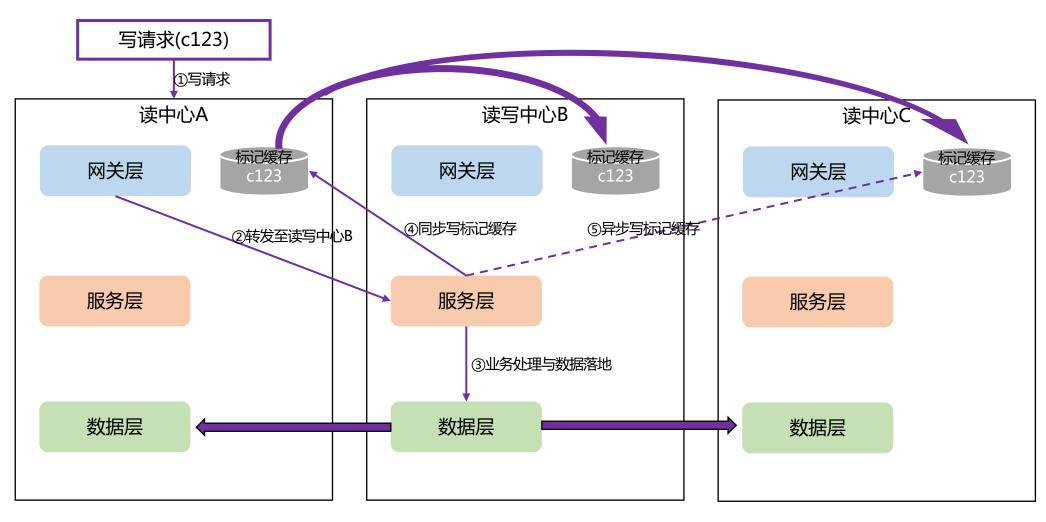
- 在数据多活&全量互备模式的基础上,区分"读中心"和"读写中心"
- 写请求发到"读写中心",读请求发到"本中心"
- "读中心"和"读写中心"均能接收接入方的读写请求,由网关层根据请求类型进行路由控制



三、方案 --解决单用户跨中心读写并发问题







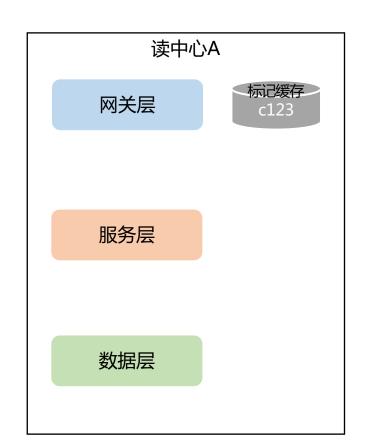
引入标记缓存,标识 用户数据最近发生了 修改

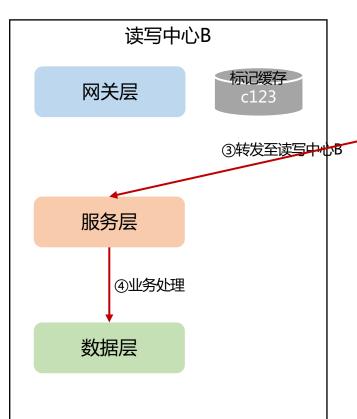


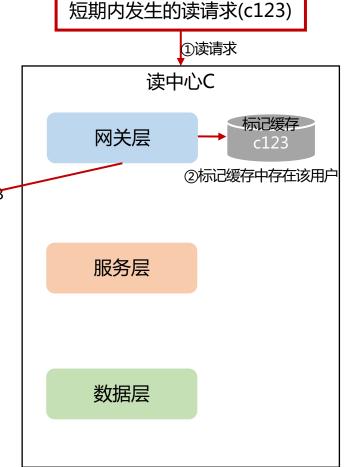
三、方案 --解决单用户跨中心读写并发问题









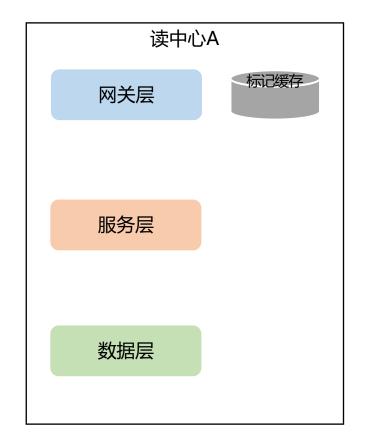


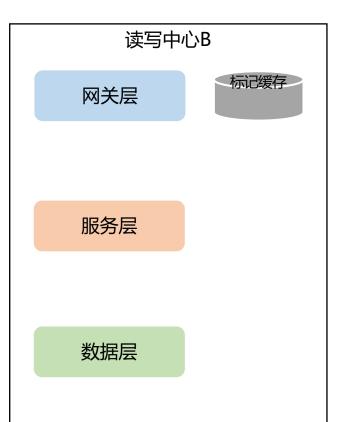
一个用户在标记缓存中存在,意味着该用户近期内发生过数据修改,为保证读取数据一致性,该笔读请求应跨中心调用读写中心进行处理

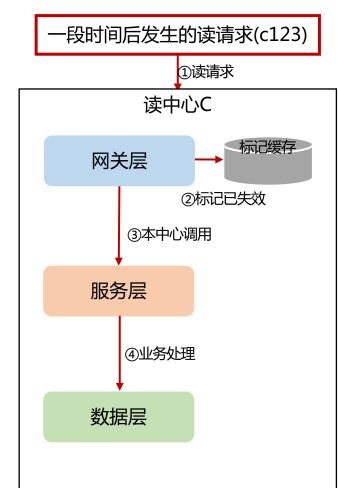
三、方案 --解决单用户跨中心读写并发问题











标记缓存中的用户标 记为短期有效

三、方案 --标记数据有效期





有效期<<数据同步时延

- 数据尚未同步完成,标记数 据已失效,无法正常完成标 记缓存的职责
- · 引发跨中心先写后读的读取 数据不一致问题

有效期=数据同 步时延

数据同步时延存在波动

有一定的概 率引发读取 数据不一致

有效 期<mark>略</mark> 高于

数据 同步 时延

有效期>>数据同步时延

- 数据同步早已完成,读请求已经可以访问本中心,但由于标记数据尚未失效,仍要跨中心;
- 导致读写中心压力过大
- 导致读请求平均响应延迟增大

标记数据有效期

过短

数据同步时延范围

最优

过长









三、方案 --数据同步故障处理



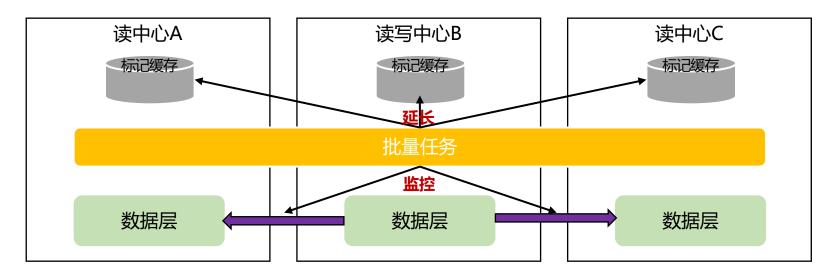


数据同步组件故障时,同步时延将持续增大

● 数据尚未同步完成,但标记数据不断失效,将引发跨中心先写后读场景下大规模数据不一致问题

监测到数据同步组件故障或缓慢后

- 根据数据同步时延,动态调整写标记数据的有效期
- 触发批量任务,扫描标记缓存,延长已存在标记数据的有效期,以确保读取修改过的用户数据时, 可以通过跨中心访问读写中心来获取到正确的数据







三、方案 --中心控制





切换读写中心

读写中心故障时,需要切换 读写中心 部分涉及到数据层的重要变 更,需要将读写中心切换至 其他中心后进行



正常情况下仅本中心调用, 以保证服务性能 支持将每个中心流量按照 比例分配到各个中心,充 分利用多中心资源

中心下线

中心故障时,将该中心业 务层下线,流量平均分配 至剩余中心,接入系统无 感

中心上线

中心故障恢复后,重新加入多活架构 中心扩容,可将新部署的中心加入多活架构

数据层

参数信息

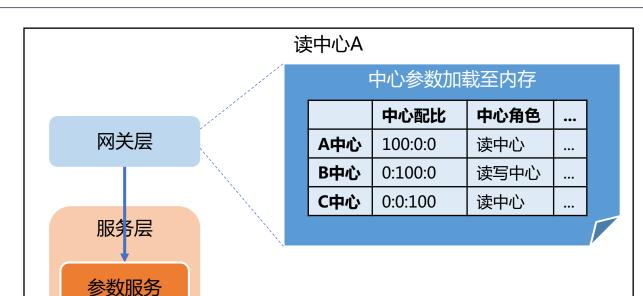


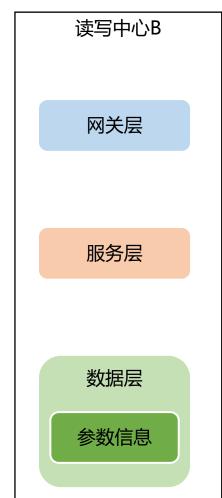
XX] 关 层 启 动 时

拉 取 参 数 加 载 到

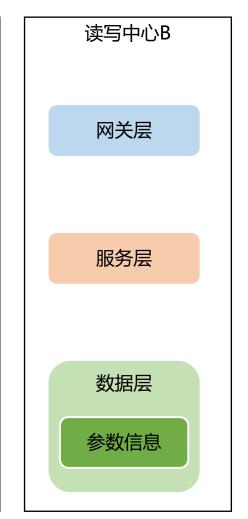
内

存





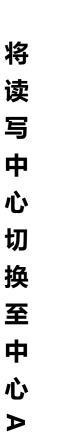
中国银联 China UnionPay

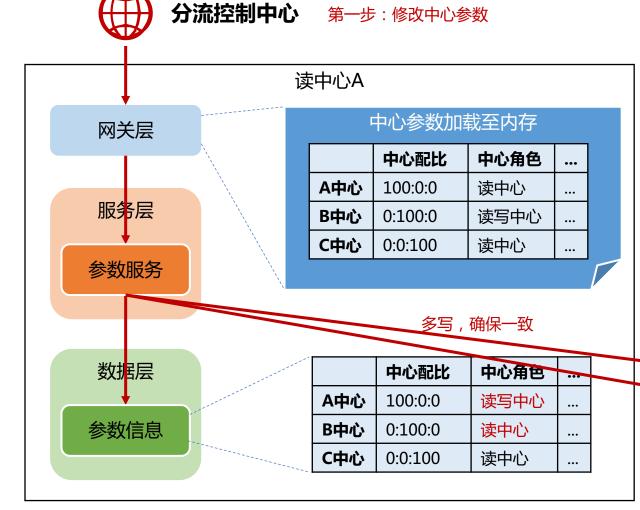


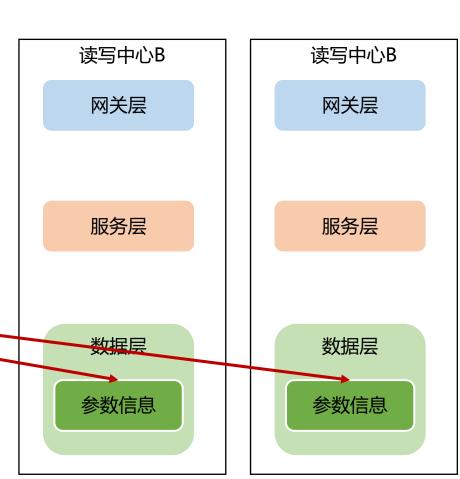






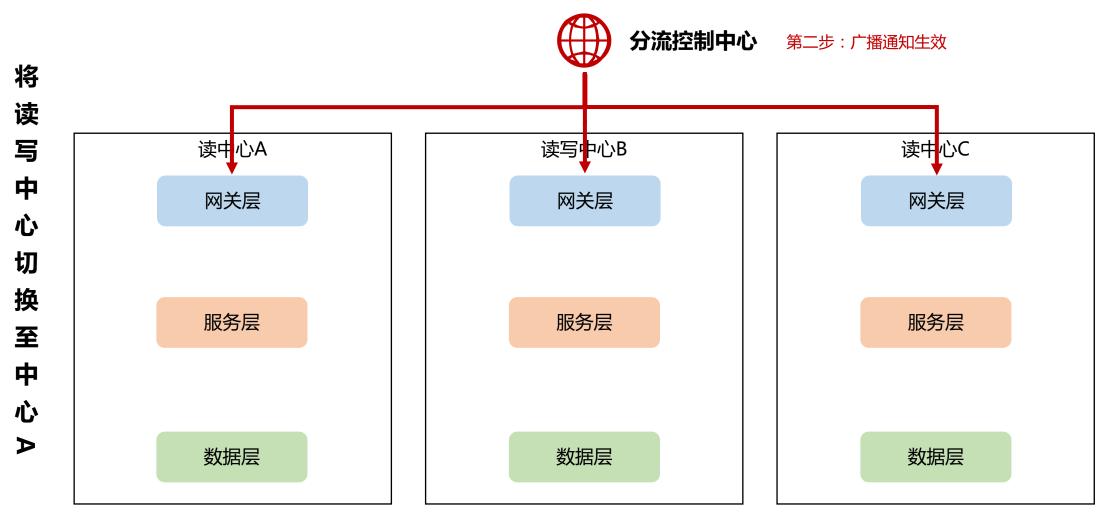










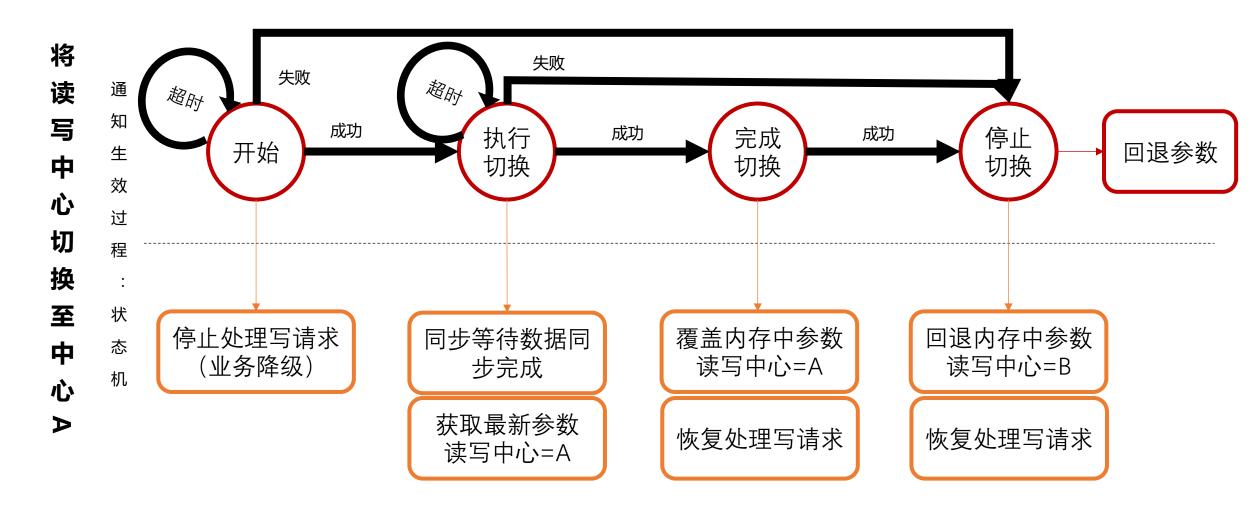




三、方案 --中心控制



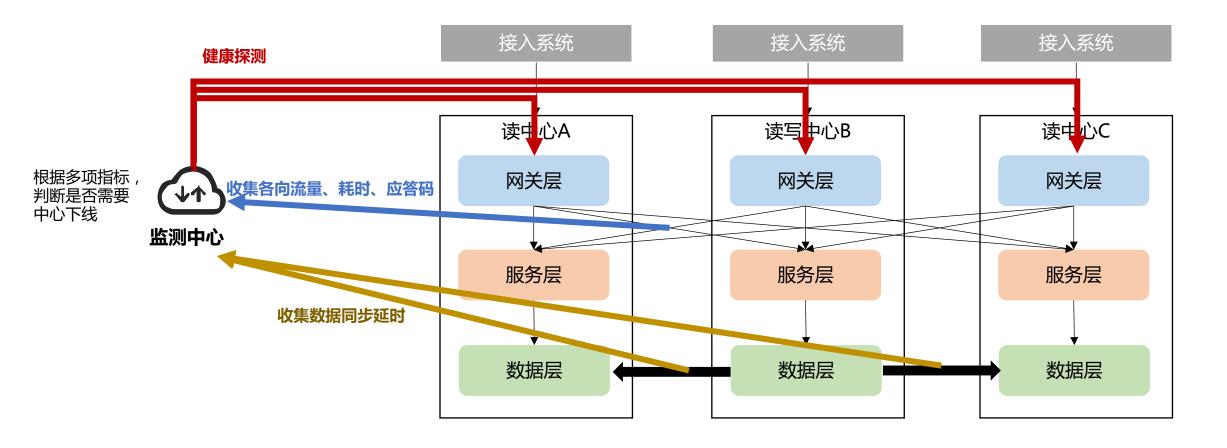




三、方案 --健康监测











三、方案 -- 优缺点







- 仅1个数据中心处理写类操作,天然避免了跨中心事务
- 仅1个数据中心处理写类操作,天然避免了跨中心并发写同一条数据,导致的数据终态不可靠 问题
- 通过读写中心分离,针对读类请求,每个中心均可本中心调用,解决95%以上的跨中心调用
- 可通过中心扩容,提升整体读类服务性能



- 写类请求不可避免跨中心调用,但写类请求耗时容忍度较高
- 写类服务无法通过中心扩容提高整体性能
- 中心分流时,优先按照读写分流策略+标记缓存分流策略,其次按照分流配比、分流 名单等,会损失部分分流效果
- 各中心压力略有不均,读写中心承受压力更大(差距<10%,属可控范围内)
- 中心存在状态,切换过程略复杂











