

/ 高并发支付系统架构设计与实践

——梁阳鹤

2016.8.12



/ 支付收银台



支付收银台所面临的问题

- 1. 用户与支付服务器建立快速的通讯网络
- 2. 读各种配置数据
- 3. 读用户绑卡信息
- 4. 对支付订单表的写入
- 5. 支持高并发抢购或秒杀

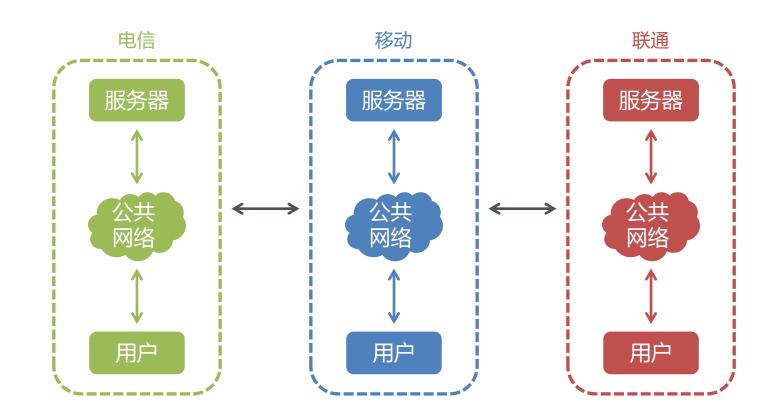
月录contents

- 一 简单网络拓扑图
- **三** 支付系统数据分级
- **一** 本地内存与配置管理系统
- 四 分布式缓存
- 五 分布式数据库

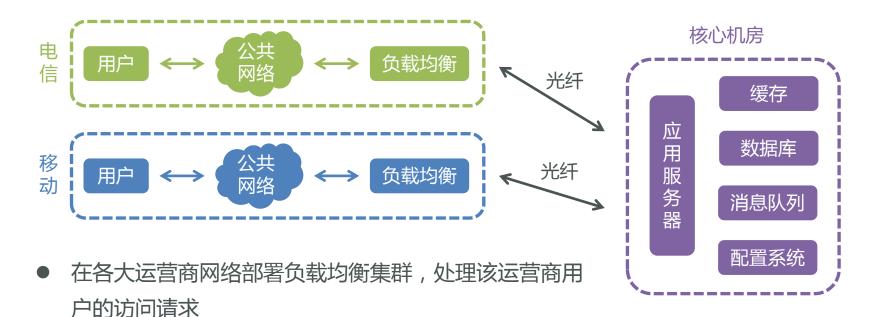
月录CONTENTS

- 一 简单网络拓扑图
- 支付系统数据分级
- 三 本地内存与配置管理系统
- 四 分布式缓存
- 五 分布式数据库

/ 运营商网络



/ 简单网络拓扑图



- 各运营商的负载均衡集群到核心机房的应用服务器使用 短距离光纤
- 应用服务器到各个系统或组件的实时调用均使用长连接

月录CONTENTS

- 一 简单网络拓扑图
- **三** 支付系统数据分级
- 三 本地内存与配置管理系统
- 四 分布式缓存
- 五 分布式数据库

/ 不同存储系统的特点对比

本地内存



缓存



数据库



特占



特占

- 无延时
- 容量小
- 不能持久化

- 延时低
- 容量大
- 能持久化,但不使用

- 延时高
- 容量大
- 能持久化

为追求高性能与高并发,尽可能使用本地内存,缓存次之,数据库最后

支付收银台数据分级

配置数据



用户绑卡数据



支付订单数据



符 占

- 数据量小
- 需要持久化
- 读多写少



数据库+本地内存



- 数据量大
- 需要持久化
- 读多写少



数据库+分布式缓存



- 数据量大
- 需要持久化
- 写多

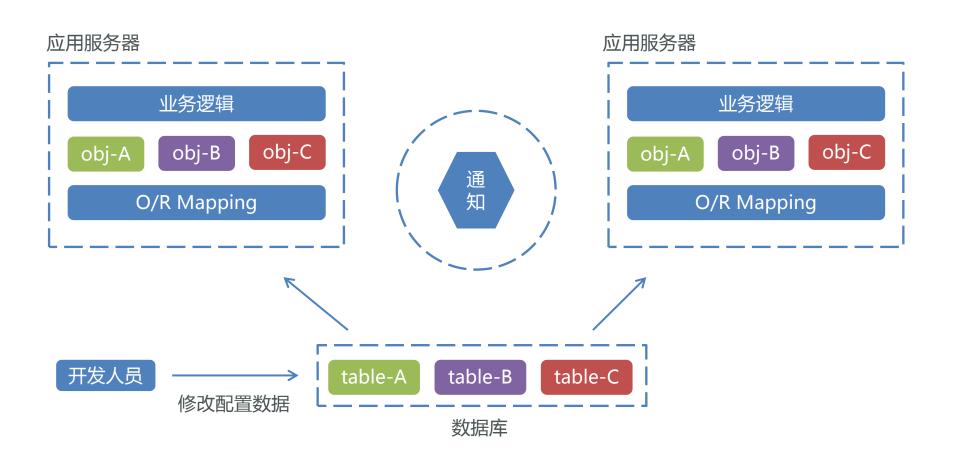


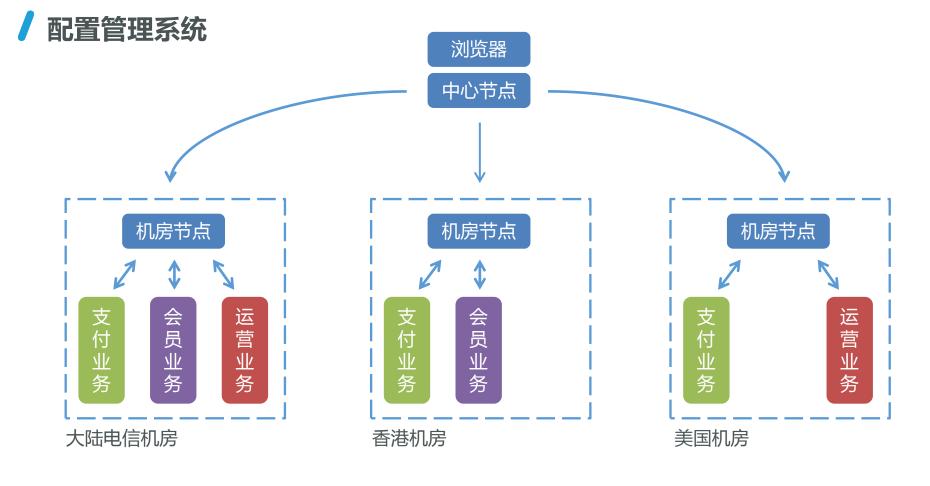
分布式数据库

月录CONTENTS

- 一 简单网络拓扑图
- 三 支付系统数据分级
- **三** 本地内存与配置管理系统
- 四 分布式缓存
- 五 分布式数据库

使用本地内存读配置数据





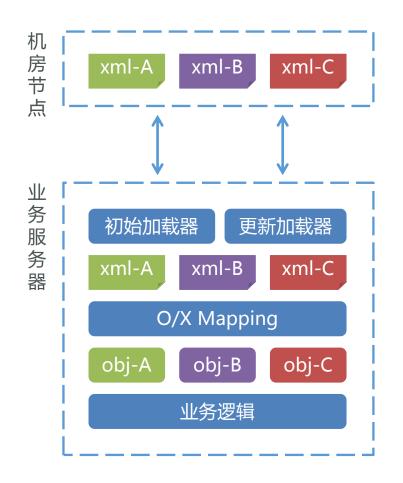
● 配置数据使用xml格式

● 配置数据缓存在内存

支持实时更新

支持全球化部署

机房节点与业务服务器实时数据同步



更新加载器如何监听配置数据被更新?

更新加载起每隔3秒发起rpc调用,参数如下xml-A, MD5(xml-A)

xml-B, MD5(xml-B)

xml-C, MD5(xml-C)

当所有数据的MD5值相等,说明配置数据没有变化

当某个或多个数据的MD5值不等,返回最新的配置数据并映射到对象中

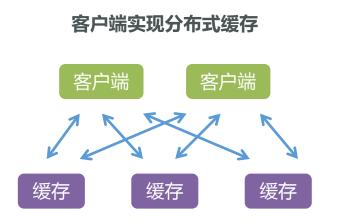
月录CONTENTS

- 一 简单网络拓扑图
- **支付系统数据分级**
- 三 本地内存与配置管理系统
- 四 分布式缓存
- 五 分布式数据库

/ 分布式缓存简介

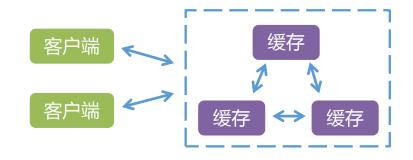
什么是分布式缓存?

由多个缓存节点,通过一定算法,构成一整套高可用可扩展的缓存集群



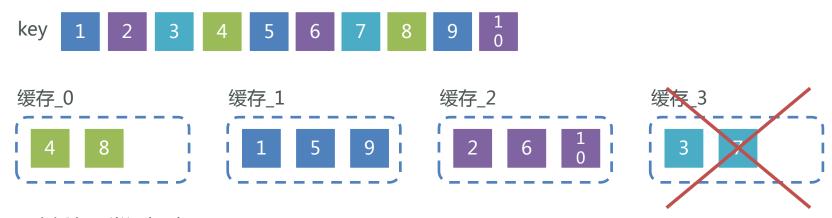
- 各缓存之间保持独立,不通讯
- 客户端根据key计算数据在哪个缓存中





- 各缓存之间保持通讯
- 客户端直接将数据放入缓存集群中

客户端实现分布式缓存 - 简单取模哈希



4个缓存正常运行时

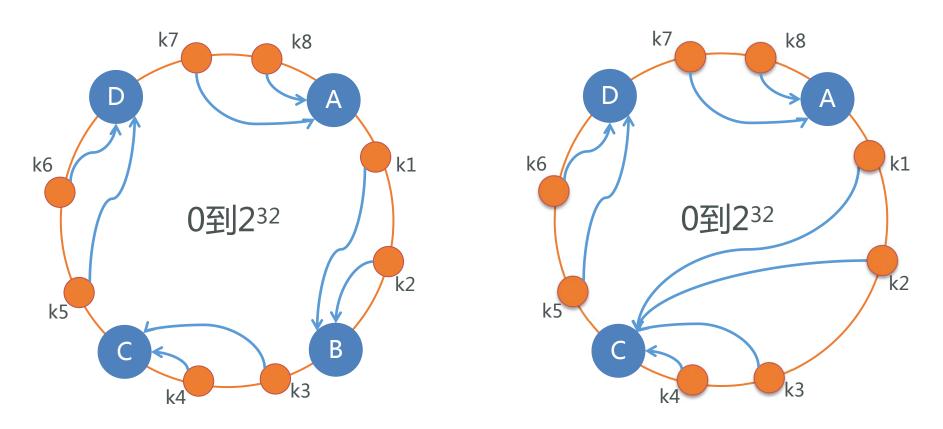
- 数据按模4的方式将数据放入缓存中
- 按模4的方式从缓存中读取数据,缓存全部命中

缓存_3宕机,只有3个缓存提供服务

● 按模3的方式从缓存中读取数据,1和2缓存命中,3到10缓存丢失

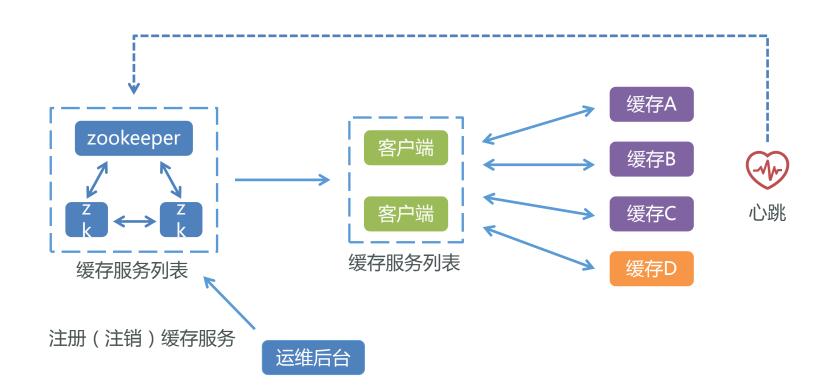
去掉缓存3虽然实际只丢失了20%的数据,但由于使用了简单取模哈希,客户端却认为丢失80%的数据!!!

客户端实现分布式缓存 - 一致性哈希

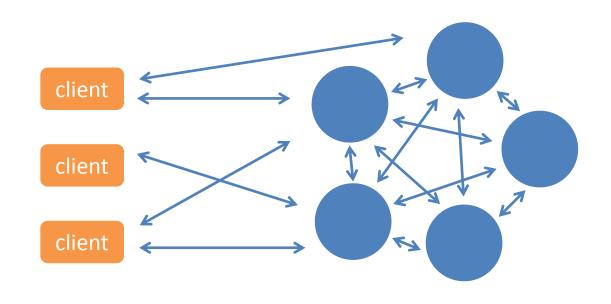


带虚拟节点的一致性哈希

│ 一致性哈希+zookeeper



服务端实现分布式缓存 - redis



redis.io/topics/cluster-tutorial

redis.io/topics/cluster-spec

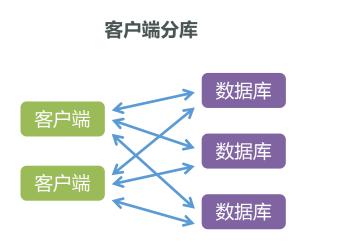
月录CONTENTS

- 一 简单网络拓扑图
- 三 支付系统数据分级
- 三 本地内存与配置管理系统
- 四 分布式缓存
- 五 分布式数据库

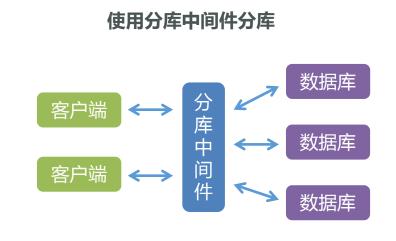
/ 分布式数据库简介

什么是分布式数据库?

由多个数据库,通过一定算法,构成一整套高可用可扩展的数据库集群



- 分库算法在客户端实现
- 不引入新服务无性能损耗



- 分库算法在分库中间件实现
- 引入中间件服务性有一定性能损耗

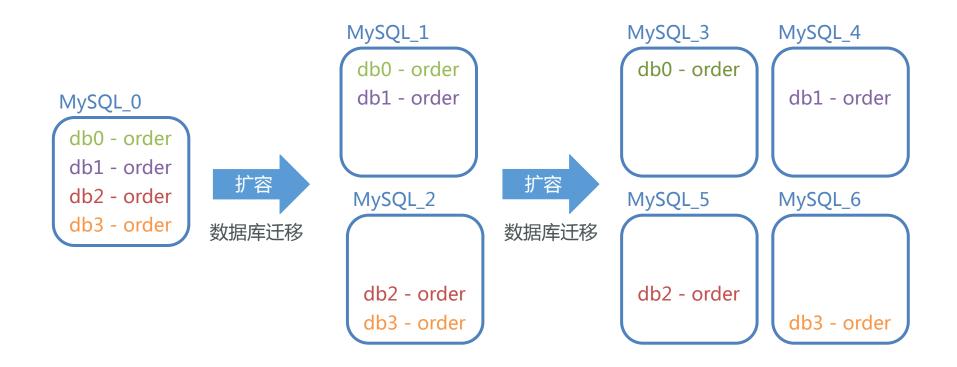
一个简单实用的分库算法

MySQL 用户ID db0 - order db1 - order 用户ID mod 4 db2 - order db3 - order

● 分库后数据分布均匀 ● 扩容时数据迁移便捷

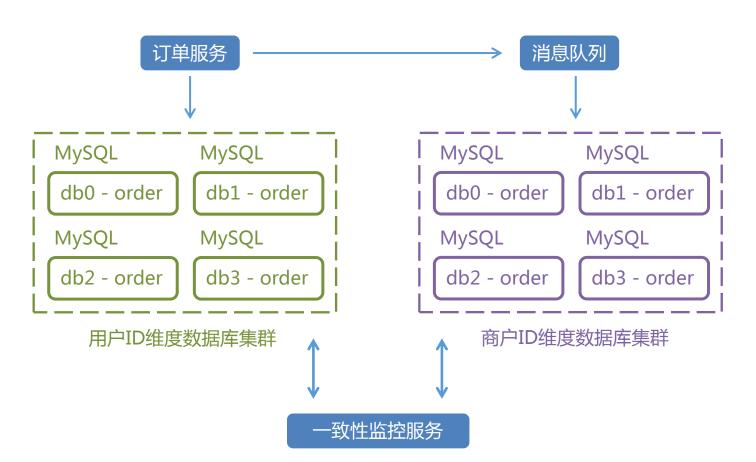
这里我们在单台MySQL上创建4个database,为以后扩容做准备

一个简单实用的分库算法之扩容



生产环境中一开始可以创建更多的database,以便扩容到更多数据库

数据冗余



/ 分库分表工具



Mango

mango.jfaster.org

Mycat

www.mycat.org.cn

Sharding TDBC

github.com/dangdangdotcom/sharding-jdbc





2016.8.12

