Java整体知识架构详解-之分布式架构

- 分布式架构设计
 - SOA架构和微服务架构
 - SOA架构
 - 面向服务的架构,依赖ESB企业级总线
 - 微服务架构
 - · 是对SOA的升级,将业务系统彻底的服务化组件化,依赖于网关分配,充分利用协调资源
 - CAP理论
 - C (Consistency) : 一致性,表示所有节点上的数据必须保持同步
 - A (Availability): 可用性,所有请求必定会得到响应,但不保证正确性
 - P (Partition tolerance): 分区容错性,系统应该持续提供服务,即使系统内部有服务挂了,不会 彻底死机
 - 。cap理论指出一个分布式系统不可能同时满足一致性、可用性和分区容错性,这三个要求只能同时 满足其中两项
 - BASE理论
 - 概述
 - BASE全称Basically Available(基本可用),Soft state(软状态)和Eventually consistent(最 终一致性)
 - Basically Available (基本可用)
 - 在分布式系统出现故障时,允许瞬时部分可用性
 - * 比如数据库分片,其中一片挂了,剩余仍可以使用
 - 比如当大流量访问时,只允许部分用户访问,其它用户降级处理
 - Soft state (软状态)
 - 表示数据存在中间状态,允许在不同节点的数据副本在同步过程中存在延迟
 - 比如支付过程,待支付,支付中,支付成功,支付失败,那么支付中就是个中间状态, 在成功之后同步状态存在一定延迟
 - Eventually consistent (最终一致性)
 - 表示所有数据副本在一段时间的同步后最终达到一致的状态
 - 高可用设计
 - 避免单点故障
 - 负载均衡技术
 - failover快速失败
 - 选址DNS
 - **硬件负载**
 - fc垒
 - 软件负载

- lvs
- nginx
- HAProxy

去中心化的软件负载

- gossip (redis-cluster使用)
- gossip (redis-cluster使用)
- , 热备 (Linux HA)
- 多机房 (同城灾备、异地灾备)

应用高可用

- 故障监控,自动预警
 - CPU、内存监控
 - 链路监控
 - 日志监控
- 应用容错设计、自我保护
 - 服务降级、限流、快速失败等
- 数据量
 - 数据分片
 - 读写分离
- 可伸缩设计
 - 垂直伸缩
 - 比如业务垂直拆分成多个微服务,优先考虑
 - 水平伸缩
 - 比如数据库单表数据量过大,根据业务条件水平拆表到多个表
 - 提升硬件性能
 - 提升硬件性能
 - 增加服务器
- CDN
 - 加速静态内容访问速度
- 灰度发布
 - 应用的分批发布

分布式架构解决方案

- 分布式锁
 - redis
 - 实现方式
 - 流行用setnx方法,设置成功则获取锁,redis可以设置过期时间
 - 缺点
 - 第一是在setnx方法之后,设过期时间之前redis宕机仍然可能死锁,且过期时间不好定;第二redis通常都是主从部署,可以看出redis是AP模型,而分布式锁需要实现CP模型,明显是不可实现的,具体表现在,如果在主节点A获取到了锁,此时还没同步到从节点B,主节点宕机,那么B从节点会变成主节点,此时其他服务是又可以获取分布式锁的

zookeeper

实现方式

zk通过添加同名节点成功者获取锁的方式实现,使用它的临时节点方式,可以在一个会话结束后自动释放节点,也就不存在需要定时释放的问题,哪怕程序异常断开了连接, 节点没了会话维持也会自动失效

缺点

zk的强一致性使得在zk节点越多的情况下,获取分布式锁越慢,且在存在leader机器宕机的时候,zk的ZAB一致性协议会使zk集群暂时无法提供服务,直到选出leader,并恢复数据

优点

zk可以创建顺序节点,使用zk的watch机制,可以实现公平锁

数据库

通过表主键判断,插入成功获取锁,缺点明显,数据库IO是比较消耗性能的,不可重入,不可定时释放

全局ID生成方案

snowflow

优点

- 速度快,直接内存操作生成
- 不需要依赖第三方接口
- 实现简单

缺点

- 「只能趋势递增(考虑如果是订单,可以通过订单id来推测订单量)
- 依赖机器时间,如果机器时间回拨可能导致生成id重复

Leaf美团点评分布式ID生成系统

- Leaf-segment数据库方案
 - 每次去数据库获取一个号段的值,用完再去获取
- Leaf-snowflake
 - 解决时钟回拨问题
- uid-generator百度
 - 每次取回一批id自己用

调用链监控

概述

- 随着微服务调用链越来越复杂,急需一个调用链监控工具来进行监控和查找问题,google首先发布了一篇调用链论文Dapper,后续有人根据该论文推出了一系列开源项目
- 随着开源调用链产品增多,为了多语言结合不同调用链产品的兼容性,一个开源组织对调用链进行了规范,称为OpenTracing协议

方案

- Dapper, google的调用链实现, 未开源
- zipkin
 - 开源的调用链实现工具,现在已是SpringCloud的一个组件,支持开源协议OpenTracing

jaeger

也是国外一个开源软件

skywalking

国内的开源组件,非侵入字节码增强方式

pinpoint

非侵入字节码增强方式进行调用链监控,不需要埋点

cat

点评开发的一款链路追踪,具有更多的表报聚合数据展示

session共享

- 使用nginx的ip_hash策略保证同一个用户始终访问同一个服务器
- 使用数据库存放session,可以保证session持久化,不过在微服务情况下,各个微服务有自己的数据库这就不好用了
- 。 cookie存储session,这样每次请求都会携带session信息,消耗资源,不推荐
- redis存储session,可以使用spring-session框架,它重写了httpSession

² 分布式架构中间件

- 分布式消息通信
 - RabbitMQ
 - 四种通信模式
 - topic
 - 主题订阅模式,消息经由交换机通过routing key绑定到队列,需要注意一条消息只能消费一次

fanout

- 广播模式,消息经由交换机直接发向和交换机绑定的所有队列,routing key无效 direct
 - 直连模式,这种模式也可以说是种默认模式,当你连交换机都懒得创建的时候,这种模式使用的是默认交换机,它和fanout模式的区别除了交换机不同,就是当向该交换机发送一条消息时,与它绑定的队列只有一个能消费到

header

这种几乎用不到,它是通过请求信息中,请求头包含的信息进行消息区分

. Kafka

高吞吐低延迟mg,适用用大数据量的流式传输,如日志传输,用户活动跟踪,运营指标等

ActiveMQ

apache开源mg中间件,消息堆积能力不足,一般不考虑

RocketMQ

下 阿里开源的mg中间件,支持事务

组成

NameServer

无状态节点,存储注册信息,可集群部署

Broker

存储消息队列

Producer

牛产者

Consumer

消费者

Redis分布式缓存

基本数据类型

string

, 常用kv结构,用来缓存数据

hash

将信息凝聚在一个key中,可以进行统一的删除,缺点是设置过期时间只能在key上,不能对key对应的数据设置过期;优点是避免了命名冲突,减少内存消耗

set

无重复数据的集合,可用作抽奖,存放点赞的人,可以进行交集,并集,差集的计算;可以用来实现共同关注的人,可能认识的人等功能;甚至可以用来对账

zset

有序的无重复数据集合,可以用在时事热点信息的排序上

list

可以用作消息列表使用

- memcache VS redis
 - memcache适合以KV的缓存为主,数据量,并发业务量大的场景,它支持多线程操作,充分利用CPU,但缓存不能持久化
 - Redis拥有丰富的数据类型,可以做到缓存持久化,宕机更容易数据恢复,在单线程的效率比 memcache快

部署三种模式

単机

适用于可以接受缓存穿透的场景,即去掉缓存也不影响业务正常进行的应用

哨兵

哨兵模式提供了主从的监控,当主服务宕机后,从服务能快速切换成主服务,适合缓存 高可用场景,缺点是不易扩容

集群

- 适合于大数据量的高可用缓存场景,集群模式内存和QPS不受限于单机,可用于横向扩展
 - 通信采用gossip协议,请求逐步打到各个节点上,有一定延迟,但集群压力比较小

持久化

持久化类型

AOF

备份方式

几乎实时的备份,通常设置1秒备份一次

恢复方式

通过记录命令重复执行进行恢复数据,效率较低,但数据比较全

- RDB
 - 备份方式
 - 每隔一段时间用子线程进行全量备份
 - 恢复方式
 - 直接数据的传输覆盖,数据不全

过期策略

- 定时删除
 - 概述
 - 对于设置了expire过期时间的key, 到了key的过期时间会立即删除
 - 优点
 - 保证内存尽快释放,保证过期的准时性
 - 缺点
 - 若过期key很多,删除这些key会比较消耗CPU时间
 - 每设置一个过期时间会创建一个定时器,大量定时器会比较影响性能

定期删除

- 概述
 - 对于到期的key,不会立即删除,根据定期策略设置的时间,到了之后会检查key是 否过期,若过期则删除
- 优点
 - 通过限制删除操作的时长和频率,来减少对CPU时间的占用
- 缺点
 - 会造成一定的内存占用
 - 会造成一定的内存占用
- **を** 情性删除
 - 概述
 - 对过期的key不做删除处理,当再次通过key来获取值的时候,会检查key是否过期,过期则删除
 - 优点
 - 删除操作只发生在通过key取值的时候,占用CPU较少
 - 缺点
 - 可能比定期删除还要占用内存,若大量数据缓存而不再调用,可能导致内存溢出
 - 可能比定期删除还要占用内存,若大量数据缓存而不再调用,可能导致内存溢出
- 淘汰策略
 - volatile-lru
 - 从**已设置过期时间**的数据集中挑选**最近最少使用的数据淘汰**
 - volatile-ttl
 - **从已设置过期时间**的数据集中挑选**将要过期的数据淘汰**
 - volatile-random
 - 从时间已设置过期的数据集中任意选择数据淘汰
 - allkeys-lru

- 从数据集中挑选**最近最少使用淘汰**
- allkeys-random
 - 从数据集中**任意选择数据淘汰**
- no-enviction
 - 不淘汰数据
- Redis Cluster数据分部算法Hash slot (虚拟桶)
 - 虚拟桶是一种取模和一致性哈希折中的办法,直接取模会导致数据和节点紧密关联,缺乏灵活扩展;一致性hash在扩容或缩容情况下,部分数据需要重新计算节点
 - 优点
 - 扩容直接分离一部分槽给新的机器就能达到扩容效果
 - 缺点
 - 槽个数是固定的,需要根据实际情况预先定下槽的数量,redis cluster槽数量是16384个

常见问题

- 缓存穿透
 - 概述
 - 大量请求同一个数据,由于数据不存在,请求都访问数据库,导致数据库崩掉
 - 解决办法
 - 缓存不存在时,数据库返回null值也存入缓存,之后直接通过缓存返回null的处理办法
- **後存雪崩**
 - 概述
 - 大量缓存在同一时间失效,请求都打到数据库,导致数据库崩掉
 - 解决办法
 - 并发压力大通过加锁或队列,当缓存失效时,对某个key只允许一条线程访问,其它等待
 - 并发压力大通过加锁或队列,当缓存失效时,对某个key只允许一条线程访问,其它等待
 - 缓存失效时间设置不同,可以在一个时间范围乘个随机数,尽量分布均匀
 - 加二级缓存,二级缓存失效时间大于一级缓存,当一级缓存失效,二级缓存可以起 到作用
 - 如果能预计到某个时间点会有大量并发操作,可以设计手动reload缓存
- **参** 缓存预热
 - 系统启动时对热点数据进行缓存主动加载

数据存储

- MySQL
 - mysql主从复制与读写分离
 - mysql+keepalived实现双主高可用
 - mysql分库分表
 - 数据库中间件Mycat
 - 分库分表利器

zookeeper

概述

zookeeper之所以流行,很大程度上得益于国内dubbo使用的是zookeeper作为其注册中心,然而zookeeper是个CP模型架构,我们的服务更多时候需要实现的是AP模型,也就是高可用,它是天然相冲的;由于这些原因,阿里现在也推出了nacos注册中心用来替代zookeeper成为dubbo的注册中心

功能

- 配置管理服务
- 分布式协调中心
- 分布式锁
- 发布订阅
- leader选举
- 概念和使用详解
- nginx
- 配置中心
 - Spring Cloud Config
 - Spring Cloud 大家庭的一员,使用git托管配置文件,没有管理界面,若要实现自动更新需要加上mq、bus,实现复杂依赖多,还不好用(本人用过,后来弃了改用apollo^_^)
 - Apollo
 - * 携程开发的配置管理中心,只依赖数据库,较为流行的配置中心
 - Nacos
 - 阿里最近加大力度推广的新开源配置中心,和dubbo配合较好,也支持SpringCloud,可能会是以后的流行趋势
 - disconf
 - 百度的开源配置中心,似乎逐渐没落,依赖较多
 - diamond
 - 淘宝曾经的配置中心,不维护了, pass