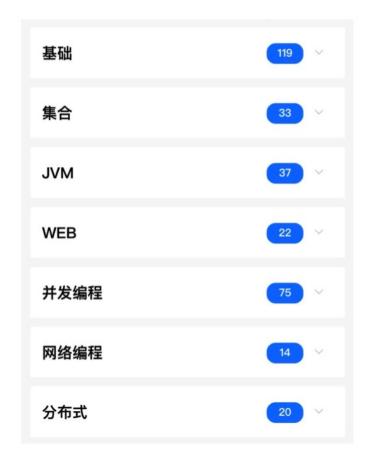
# 最新 Java 面试题整理



消息队列 **Spring Spring Boot Spring Cloud MyBatis** MySQL 56 Redis Dubbo Zookeeper Linux

共600+题,持续更新中...

## 来在线刷题吧, 带全部答案

关注 "Java技术栈" 公众号, 在后台回复: 面试



### 1 Redis 相比 memcached 有哪些优势?

- (1) memcached 所有的值均是简单的字符串,redis 作为其替代者,支持更为丰富的数据类型
- (2) redis 的速度比 memcached 快很多
- (3) redis 可以持久化其数据
- 2 Redis 支持哪几种数据类型?

String, List, Set, Sorted Set, hashes

3 Redis 集群方案应该怎么做?都有哪些方案?

1.twemproxy,大概概念是,它类似于一个代理方式,使用方法和普通 redis 无任何区别,设置好它下属的多个 redis 实例后,使用时在本需要连接 redis 的地方改为连接 twemproxy,它会以一个代理的身份接收请求并使用一致性 hash 算法,将请求转接到具体 redis,将结果再返回 twemproxy。使用方式简便(相对 redis 只需修改连接端口),对旧项目扩展的首选。 问题: twemproxy 自身单端口实例的压力,使用一致性 hash 后,对 redis 节点数量改变时候的计算值的改变,数据无法自动移动到新的节点。

4 Redis 回收使用的是什么算法?

LRU 算法

5 为什么要做 Redis 分区?



更多关注 Java 大后端公众号

分区可以让 Redis 管理更大的内存,Redis 将可以使用所有机器的内存。如果没有分区,你最多只能使用一台机器的内存。分区使 Redis 的计算能力通过简单地增加计算机得到成倍提升,Redis 的网络带宽也会随着计算机和网卡的增加而成倍增长。

#### 6 Redis 的内存占用情况怎么样?

给你举个例子: 100 万个键值对 (键是 0 到 999999 值是字符串"hello world") 在我的 32 位的 Mac 笔记本上 用了 100MB。同样的数据放到一个 key 里只需要 16MB, 这是因为键值有一个很大的开销。 在 Memcached 上执行也是类似的结果,但是相对 Redis 的开销要小一点点,因为 Redis 会记录类型信息引用计数等等。

#### 7 Memcached 服务特点及工作原理是什么?

- a、完全基于内存缓存的
- b、节点之间相互独立
- c、C/S 模式架构, C语言编写,总共2000行代码。
- d、异步 I /O 模型, 使用 libevent 作为事件通知机制。
- e、被缓存的数据以 key/value 键值对形式存在的。
- f、全部数据存放于内存中,无持久性存储的设计,重启服务器,内存里的数据 会丢失。
- g、当内存中缓存的数据容量达到启动时设定的内存值时,就自动使用 LRU 算法删除过期的缓存数据。
- h、可以对存储的数据设置过期时间,这样过期后的数据自动被清除,服务本身不会监控过期,而是在访问的时候查看 key 的时间戳,判断是否过期。
- j、memcache 会对设定的内存进行分块,再把块分组,然后再提供服务。



更多关注 Java 大后端公众号

Session 是运行在一台服务器上的,所有的访问都会到达我们的唯一服务器上,这样我们可以根据客户端传来的 sessionID,来获取 session,或在对应 Session不存在的情况下(session 生命周期到了/用户第一次登录),创建一个新的 Session;但是,如果我们在集群环境下,假设我们有两台服务器 A,B,用户的请求会由 Nginx 服务器进行转发(别的方案也是同理),用户登录时,Nginx 将请求转发至服务器 A上,A 创建了新的 session,并将 SessionID 返回给客户端,用户在浏览其他页面时,客户端验证登录状态,Nginx 将请求转发至服务器 B,由于 B 上并没有对应客户端发来 sessionId 的 session,所以会重新创建一个新的 session,并且再将这个新的 sessionID 返回给客户端,这样,我们可以想象一下,用户每一次操作都有 1/2 的概率进行再次的登录,这样不仅对用户体验特别差,还会让服务器上的 session 激增,加大服务器的运行压力。

为了解决集群环境下的 seesion 共享问题,共有 4 种解决方案:

#### 1.粘性 session

粘性 session 是指 Ngnix 每次都将同一用户的所有请求转发至同一台服务器上,即将用户与服务器绑定。

2.服务器 session 复制

即每次 session 发生变化时,创建或者修改,就广播给所有集群中的服务器,使所有的服务器上的 session 相同。

3.session 共享

缓存 session, 使用 redis, memcached。

4.session 持久化

将 session 存储至数据库中,像操作数据一样才做 session。

#### 9 memcached 与 redis 的区别?

- 1、Redis 不仅仅支持简单的 k/v 类型的数据,同时还提供 list, set, zset, hash 等数据结构的存储。而 memcache 只支持简单数据类型,需要客户端自己处理 复杂对象
- 2、Redis 支持数据的持久化,可以将内存中的数据保持在磁盘中,重启的时候可以再次加载进行使用(PS: 持久化在 rdb、aof)。



更多关注 Java 大后端公众号

- 3、由于 Memcache 没有持久化机制,因此宕机所有缓存数据失效。Redis 配置为持久化,宕机重启后,将自动加载宕机时刻的数据到缓存系统中。具有更好的灾备机制。
- 4、Memcache 可以使用 Magent 在客户端进行一致性 hash 做分布式。Redis 支持在服务器端做分布式(PS:Twemproxy/Codis/Redis-cluster 多种分布式实现方式)
- 5、Memcached 的简单限制就是键(key)和 Value 的限制。最大键长为 250 个字符。可以接受的储存数据不能超过 1MB(可修改配置文件变大),因为这是典型 slab 的最大值,不适合虚拟机使用。而 Redis 的 Key 长度支持到 512k。
- 6、Redis 使用的是单线程模型,保证了数据按顺序提交。Memcache 需要使用 cas 保证数据一致性。CAS(Check and Set)是一个确保并发一致性的机制,属于"乐观锁"范畴;原理很简单:拿版本号,操作,对比版本号,如果一致就操作,不一致就放弃任何操作
- cpu 利用。由于 Redis 只使用单核,而 Memcached 可以使用多核,所以平均每一个核上 Redis 在存储小数据时比 Memcached 性能更 高。而在 100k 以上的数据中,Memcached 性能要高于 Redis。
- 7、memcache 内存管理:使用 Slab Allocation。原理相当简单,预先分配一系列大小固定的组,然后根据数据大小选择最合适的块存储。避免了内存碎片。(缺点:不能变长,浪费了一定空间) memcached 默认情况下下一个 slab 的最大值为前一个的 1.25 倍。
- 8、redis 内存管理: Redis 通过定义一个数组来记录所有的内存分配情况, Redis 采用的是包装的 malloc/free, 相较于 Memcached 的内存 管理方法来说, 要简单很多。由于 malloc 首先以链表的方式搜索已管理的内存中可用的空间分配, 导致内存碎片比较多

更多请关注微信公众号: Java 技术栈, 回复: 资料



更多关注 Java 大后端公众号





更多关注 Java 大后端公众号