Java面试-基础:

- Map
- JVM
- GC
- 类加载
- 线程池
- 高并发
- 缓存
- HTTPS
- 幂等
- 限流
- 一致性Hash算法
- 事务
- 动态代理
- SpringBoot启动机制
- SpringIOC容器启动流程
- 简历
- HashMap:数组,链表,红黑树(链表长度大于8之后)
 - hash 算法(确保足够随机): hash ^ (hash >>> 16)
 - 。数组下标: hash & (n-1) 等价于 hash % n
 - 。 扩容因子: 0.75, 变长2倍
- Hashtable:读写都加了 synchronized , 高并发下效率低下
- ConcurrentHashMap:
 - 。 JDK1.7: Segment 分段锁,需要进行两次 hash 计算。相当于嵌套的 HashMap ,只不过第一层是加锁的。
 - 。 JDK1.8: 分段锁粒度更小,并发度更高,每个数组 Node 都是一把锁, 取消了 Segment , 只需要一次 hash 计算。
- JVM 运行时数据区
 - 。 程序计数器
 - 。虚拟机栈: 每个方法在被调用时会创建一个栈帧,从调用到执行完成的过程,就是入栈出栈的过程。
 - 。 堆:最大的一块,所有线程共享,**对象实例在堆里分配内存**,是垃圾收集器 (GC)管理的主要区域。
 - 。 方法区: 存储已被虚拟机加载的**类信息、常量、静态变量、即时编译器编译后的代码**等数据
 - 。 直接内存: 并不是虚拟机运行时数据区的一部分, 也不是Java虚拟机规范中定义的内存区域。
 - 。运行时常量池
 - JDK1.6: 方法去
 - JDK1.7: 堆
 - JDK1.8: 元空间 (直接内存)
- 垃圾回收 (GC)
 - 。标记-清除算法 (Mark-Sweep) : 内存碎片
 - 。 复制算法 (Copying): 空间浪费 (用一半, 回收时把数据复制到另一半)
 - 。标记-整理算法(Mark-Compact):性能影响(内存区域的移动),先标记可回收对象,回收时再顺序排列
 - 。分代收集
 - 新生代 (复制算法)
 - 老年代 (标记清除或标记整理算法)
 - 。 回收器: 串行, 并行, G1
 - 传统垃圾回收,在逻辑上分出了相对独立的两大块:新生代和老年代
 - G1: 没有严格的新生代和老年代,而是把内存区域分成一个个小块,每一个小块即可能给新生代用也可能给老年代用。新生代依然是复制算法,老年代是标记清除算法。
- 类加载机制:加载(类加载器),连接(验证,准备- static 初始值,解析-常量值引用转实际值),初始化- static 变量和语句块,使用,卸载
 - 。类加载器
 - 启动类加载器 (无法调用) : Bootstrap JAVA HOME\lib
 - 扩展类加载器: Extension JAVA_HOME\lib\ext
 - 应用程序加载器 (程序中默认的加载器) : 用户类路径上的类库
 - 自定义类加载器 (部署热替换, 类加密解密)

- 。 双亲委派: 首先将加载任务委托给父加载器, 依次递归, 如果父类加载器可以完成加载任务, 就成功返回; 只有父类加载器无法完成加载任务时, 才自己去加载。
 - 具备了优先级的层次关系,保证Java程序稳定运行(比如启动类加载器的类无法擅自篡改)
 - 启动类加载器是用 C++ 语言实现的,它负责加载 Java 核心类库,如 rt.jar 等。启动类加载器是虚拟机的一部分,它不是 java.lang.ClassLoader 的子类,也不受 Java 代码的控制。因此,启动类加载器里的类无法被用户篡改,除非修改虚拟机本身。
 - 双亲委派机制的作用是**防止重复加载同一个类,以及保护核心类库不被恶意修改**。如果用户自定义的类加载器不遵循双亲委派机制,那么可能会破坏类的唯一性,导致类型转换异常或安全漏洞。
- 线程池: corePoolSize, maximumPoolSize, keepAliveTime, workQueue, RejectedExecutionHandler(拒绝策略)
 - i. 当线程数小于 corePoolSize, 会直接创建线程
 - ii. 当线程数等于 corePoolSize ,会把任务提交到 workQueue
 - iii. 当 workQueue 满了,线程池又开始创建线程
 - 。 可以通过自定义队列的拒绝添加来提前开启线程,等线程满了可以继续往队列里放
 - iV. 当线程数等于 maximumPoolSize, 开始启用拒绝策略 RejectedExecutionHandler
 - 。 AbortPolicy: 抛出异常
 - 。 CallerRunsPolicy: 谁提交的谁执行
 - 。 DiscardOldestPolicy: 丟弃最老的任务, 然后执行最新的任务
 - 。 DiscardPolicy: 直接丢弃
 - 。 线程池为什么这样设计:
 - 线程的创建,需要获取全局锁,为了保证线程池的状态和线程数量的一致性。这也会影响线程池的效率,所以设计 corePoolSize。
 - corePoolSize 是在不超时情况下,保持活跃的最少线程数。这里的超时指的是 ThreadPoolExecutor.allowCoreThreadTimeOut
 - 线程是系统的稀缺资源,所以要尽量用最小的线程数干最多的事情。
- 多线程下都概率远远大于写概率, 如何解决并发问题
 - 。 使用内置锁, 会有性能问题
 - 。一写多读:使用 volatile 关键字,不保证原子性,但是保证可见性
 - 。 多写多读: 使用读写锁 (ReentrantReadWriteLock)
 - 。 少写多读: 写时复制容器 (CopyOnWriteXxx), 读写分离
 - 缺陷:内存占用,数据一致性(只保证数据的最终一致性)
- 高并发下, 如何做到安全的修改同一行数据
 - 。 JVM: 内置锁 synchronized; Lock (finally 里释放锁);
 - 。 分布式: 分布式锁 (DB 性能差, Redis 死锁, Zookeeper)
 - Zookeeper: 存取数据, 节点监听
 - PERSISTENT: 持久化目录节点, 断开连接后, 节点依旧在
 - PERSISTENT_SEQUENTIAL:持久化顺序编号目录节点,断开连接后,节点依旧在,给该节点名称进行顺序编号
 - EPHEMERAL:临时目录节点,端口连接后,节点被删除
 - EPHEMERAL_SEQUENTIAL:临时顺序编号目录节点,端口连接后,节点被删除,给该节点名称进行顺序编号
 - 基于异常的(节点重名会报错):使用临时节点
 - 获得锁: 创建临时目录节点成功 (ZkClien::createEphemeral, 节点重名会报错)
 - 等待获取锁: 监听锁的节点是否被删除 (IZkDataListener::handleDataDeleted; ZkClient::subscribDataChanges)
 - 释放锁: 删除锁节点 (ZkClient::delete; ZkClient::close)
 - 基于相互监听(性能高,占用资源,每个线程都会创建一个临时顺序编号节点):使用临时顺序编号节点
 - 获得锁: 创建临时顺序编号节点, 判断是不是排在最前面, 是就获得锁
 - 等待获取锁: 监听前一个节点是否被删除
 - 释放锁: 删除自己的临时顺序编号节点
- Redis 高性能的原因
 - 。 数据存在内存中
 - 。存储结构简单
 - 。 单线程, 没有多线程的资源竞争
 - 。 多路复用,把多个请求的指令放到一个队列里,让单个Redis线程去队列拿指令
 - 。 resp协议,协议简单,人类可读: *代表指令由几部分组成,\$代表每部分有几个字符
 - set jxch value -> *3 \$3 set \$4 jxch \$5 value
- 怎么控制缓存的更新: 使用 SpringCache CacheManger(RedisTemplate); CacheService
 - 。 查询:
 - a. 从缓存中加载数据
 - b. 如果缓存中有就直接返回给调用端
 - c. 如果缓存中没有数据,就从数据库中加载数据(如果要求强一致性的话,同一时间只允许一个请求访问数据库)
 - d. 数据库查询的结果不为空, 就把数据放入缓存中
 - 。 更新:

- 数据实时同步失效(增量/主动):强一致性,**更新数据库之后淘汰缓存,读请求更新缓存**,为避免缓存雪崩,**更新缓存的过程需要进行同步控制,同一时间只允许一个请求访问数据库**,为了保证数据的一致性还要**加上缓存失效**。
 - 不能先淘汰缓存再更新数据库,会导致并发问题,大量读请求访问到数据库。
 - 锁的粒度要细,避免阻塞太多线程;单体应用的话注意不要意外释放其他线程的锁。
 - 缺点: 如果更新业务暂时连不上缓存的话, 其他业务就会出现脏读
- 数据准实时更新(增量/被动):准一致性,更新数据库后,**异步更新缓存**,使用多线程技术或者MQ实现。优点是和缓存解耦。
 - a. 业务服务更新数据
 - b. 业务服务通过MQ向缓存服务发送消息
 - c. 缓存服务接收消息
 - d. 缓存服务读取数据
 - e. 缓存服务更新缓存
- 任务调度更新(全量/被动):最终一致性,采用任务调度框架,按照一定频率更新。比如报表数据(年度,月度),在晚上3点同步一次。
- HTTP和HTTPS有什么区别
 - 。 HTTP是不安全的: 数据拦截、数据篡改、数据攻击
 - 。 HTTPS的安全需求: 数据加密、身份验证、数据完整性
 - 。 对称加密: 就是一个密钥可以加密也可以解密
 - 。 非对称加密: 就是公钥加密的内容, 必须用私钥才能解密, 私钥加密的内容, 必须用公钥才能解密
 - 。 HTTPS请求过程:
 - a. 客户端向服务器发送HTTPS请求,请求服务器的公钥证书。
 - b. 服务器将公钥证书发送给客户端,公钥证书包含了服务器的公钥、证书持有者信息、数字签名等。
 - c. 客户端验证服务器的证书,主要是验证证书的有效期、颁发者、域名等,以及证书的数字签名是否合法。如果验证通过,客户端就信任了服务 器的公钥。
 - d. 客户端随机生成一个用于对称加密的密钥,称为会话密钥,然后用服务器的公钥加密后发送给服务器。
 - e. 服务器用自己的私钥解密得到会话密钥,然后用会话密钥加密一个确认信息发送给客户端。
 - f. **客户端用会话密钥解密得到确认信息**,然后开始用会话密钥加密解密数据,进行安全的通信。
- A服务调用B服务多接口,响应时间最短方案: 改串行请求为并行请求
- A系统给B系统转100块钱,如何实现?
 - 。 @Transactional 事务里有外调耗时接口占用DB连接怎么办?
 - 使用编程式事务 TransactionTemplate: template.execute
 - 为了防止第三方请求挂了,**先记录请求,标记为正在处理中**
 - 。 如何保证幂等性
 - 基于状态机的乐观锁(数据库version字段,确保只有一个线程操作数据库,比如能成功更新version为0再向下执行)
- 如何避免 MQ 重复消费 (幂等性): 消息超时重传 (生产者重传和 MQ 重传)
 - 。 幂等性: 不论操作重复多少次都不改变结果
 - 。 乐观锁: 数据库版本号 Version , set version=version+1 where version=oldversion
 - 。 去重表:构建一个存储任务唯一ID的表,执行任务前先检查去重表里有没有执行过这个任务(为了加快速度可以放到缓存里)
- 如何做限流策略 (令牌桶和漏斗算法)
 - 。漏桶:请求先进入漏桶里(请求队列),当请求量大的时候,超出队列的部分可以熔断
 - 令牌桶(用的最多): 令牌池不断地以一定的速度生成一定量的令牌,客户端调服务之前,先去令牌桶请求一个令牌才能调
 - 优点,可以应对突发流量,比如秒杀1000个商品可以预制1000个令牌
 - 当令牌桶里没有令牌时,可以拒绝服务
- 一致性 Hash 算法(Hash 环):解决分布式扩容后需要重新计算 hash 的问题(代价太高)
 - 。 Hash环:长度是2^32,确定服务器在此环上的位置
 - 。数据存放:对2^32取模,确定数据在此环上的位置,然后存放在此环顺时针方向上最近的服务器上
 - 。 优点: 服务器节点的增删只影响到少量的数据
- 事务
 - 。事务的七个传播属性
 - PROPAGAtiON_REQUIRED: 支持当前事务,如果当前没有事务,就新建一个事务。这是默认的。
 - PROPAGATION_SUPPORTS: 支持当前事务,如果当前没有事务,就以非事务方式执行
 - PROPAGATION_MANDATORY:支持当前事务,如果当前没有事务,就抛出异常
 - PROPAGATION_REQUIRES_NEW:新建事务,如果当前存在事务,把当前事务挂起
 - PROPAGATION NOT SUPPORTED:以非事务方式执行操作,如果当前存在事务,就把当前事务挂起
 - PROPAGATION_NEVER:以非事务方式执行,如果当前存在事务,就抛出异常
 - PROPAGATION_NESTED:如果当前存在事务,则在嵌套事务内执行(可以实现**部分回滚**)。如果当前没有事务,则与 PROPAGATION_REQUIRED 类似操作(新建一个事务)
 - 嵌套的事务可以**独立于当前事务进行单独地提交或回滚**,如果外部事务提交,嵌套事务也会被提交,这个规则同样适用于回滚

- 这是因为 PROPAGATION_NESTED 执行后并不是真正地提交了子事务,而是将子事务的状态保存在一个保存点上,等待外部事务的最终提交或回滚。如果外部事务提交,那么子事务也会提交,如果外部事务回滚,那么子事务也会回滚到保存点。
- 这意味着 PROPAGATION_NESTED 可以实现部分回滚,而 PROPAGATION_REQUIRED 只能全部回滚或全部提交
- 比如 PROPAGATION_NESTED 失败了,但是外部事务成功了,则**外部事务可以提交,只是嵌套事务部分回滚**
- 。 事物的五种隔离级别: 指的是若干个并发事务之间的隔离程度
 - ISOLATION_DEFAULT:数据库默认的事务隔离级别
 - MySQL(ISOLATION_REPEATABLE_READ): show variables like '%tx_isolation%'
 - ISOLATION_READ_UNCOMMITTED (未提交读):最低隔离级别,允许另外一个事务可以看到这个事务未提交的数据,会产生脏读,不可重复读和幻读。
 - ISOLATION_READ_COMMITTED (已提交读,不可重复读):保证事务修改的数据提交后才能被另外一个事务读取。**另外一个事务不能读取该事务未 提交的数据。可以避免脏读出现,但是可能会出现不可重复读和幻读。**
 - ISOLATION_REPEATABLE_READ (可重复读):**可以防止脏读和不可重复读。但是可能出现幻读。**它除了保证一个事务不能读取另一个事务未提交的数据外,还保证了不可重复读的产生。
 - ISOLATION_SERIALIZABLE (可串行化):最高代价但是最可靠的事务隔离级别。事务被处理为**顺序执行。防止脏读,不可重复读和幻读。**工作中尽量不要用,因为它会**锁表**。
- 。 脏读: 读取未提交的数据
- 。 不可重复读: 在同一个事务里面读取同一行数据,产生了不一样的结果(第二次读的时候,其他事务进行了提交)
- 。 幻读: 多次查询同一个范围的数据,但得到的结果集不一致。这是因为在这个过程中,其他事务可能已经新增或删除了符合该范围条件的数据行。 幻读可能会导致数据查询结果不准确。
- 事务隔离级别越高,越能保证数据的一致性和完整性,但是执行效率也越低。
- 。 MySQL开启事务: BEGIN;回滚: ROLLBACK
- @Transaction 位置以及回滚策略
 - 。 不建议写在接口上 (会导致事务丢失且代理行为不一致者不可预测的代理行为)
 - 如果用 CGLIB 的动态代理会导致事务丢失,因为 Spring 只会检测被代理类上的注解
 - 只有用 JDK 的动态代理才会生效,因为 Spring 会检测接口上的注解
 - 。 建议写在业务实现类上,只能写在 public 方法上,且方法只能被外部调用才生效
 - 如果用 JDK 的代理方式,很好理解,接口里都是 public 方法
 - 如果使用 CGLIB 代理方式,是不可以代理 final 和 private 的, CGLIB 虽然可以代理 protected 方法,但是 Spring AOP 会先判断该方法是否是 public 的,如果不是,就会用反射调用原始方法,所以写在 protected 方法上也会失效
 - Spring AOP 这样设计一方面也是为了保持和 JDK 代理行为的一致性,因为它默认使用 JDK 动态代理来实现,如果被代理的类没有实现接口,则会自动使用 CGLIB 来进行代理。
 - AOP 代理是通过代理对象访问原方法,如果在原方法内直接调用内部方法,就不会走代理对象了,所以只能外部调用
 - 。 事务回滚 (按下列顺序处理):
 - a. noRollbackFor: 不回滚,提交
 - b. rollbackFor : 回滚
 - C. RuntimeException: 回滚
 - d. 发生其他异常时: 不回滚, 提交
- 动态代理: 是使用反射和字节码技术,在运行期创建指定接口或类的子类(动态代理)以及其实例对象的技术,通过这个技术可以无侵入性的为代码进行增强
 - $\circ \ \ \mathsf{JDK:} \ \ \mathsf{Proxy::newProxyInstance} \ , \ \ \mathsf{InvocationHandler::invoke}$
 - 被代理的类必须实现一个接口
 - 。 CGLIB: 是一个基于ASM的字节码生成库,它允许我们在运行时对字节码进行修改和动态生成。 CGLIB通过**继承方式**实现代理;
 - Enhancer: 来指定要代理的目标对象、实际处理代理逻辑的对象,最终通过调用 create() 方法得到代理对象,对这个对象所有非 final 方法的调用都会转发给 MethodInterceptor;
 - Enhancer::setSuperclass
 - Enhancer::setCallback
 - Enhancer::create
 - MethodInterceptor: 动态代理对象的方法调用都会转发到 intercept 方法进行增强;
- SpringBoot 启动机制
 - 。 整合三方依赖: maven 父子继承
 - 。 无配置文件集成 SpringMvc : 内置 Tomcat , 通过 @EnableWebMvc 启动 SpringMvc
 - @SpringBootApplication -> @SpringBootConfiguration; @EnableAutoConfiguration; @ComponentScan
 - @EnableAutoConfiguration -> @Import(AutoConfigurationImportSelector.class)
 - class AutoConfigurationImportSelector implements DeferredImportSelector -> selectImports()
 - selectImports() -> getCandidateConfigurations() -> META-INF/spring.factories
 - spring-boot-autoconfigure.jar -> META-INF/spring.factories
 - META-INF/spring.factories -> xxx.xxx.WebMvcAutoConfiguration

- 。 Tomcat 是怎么启动的
 - TomcatWebServerFactoryCustomizer 注册
 - META-INF/spring.factories -> xxx.xxx.EmbeddedWebServerFactoryCustomizerAutoConfiguration -> @ConditionalOnClass({Tomcat.class, Upg
 - @Bean TomcatWebServerFactoryCustomizer -> implements WebServerFactoryCustomizer
 - WebServerFactoryCustomizerBeanPostProcessor -> List<WebServerFactoryCustomizer<?>>
 - TomcatServletWebServerFactory 注册
 - META-INF/spring.factories -> xxx.xxx.ServletWebServerFactoryAutoConfiguration -> @Import(EmbeddedTomcat.class) @Bean@ConditionalOn
 - EmbeddedTomcat -> @ConditionalOnClass({Servlet.class, Tomcat.class, UpgradeProtocol.class}) @Bean TomcatServletWebServerFactory
 - TomcatServletWebServerFactory::getWebServer 启动
 - TomcatServletWebServerFactory implements ServletWebServerFactory::getWebServer
 - SpringApplication::run -> refreshContext() -> AbstractApplicationContext:::refresh -> ServletWebServerApplicationContext::onRefres
- Spring IOC 容器启动流程
 - 。 IOC 容器,就是内存里的 Map<beanname, bean>
 - ApplicationContext app = new AnnotationConfigApplicationContext(App.class)
 - AbstractApplicationContext::refresh
 - obtainFreshBeanFactory 获取 Bean 工厂
 - ∘ prepareBeanFactory 准备上下文
 - 。 postProcessBeanFactory beanFactory 后置处理器
 - invokeBeanFactoryPostProcessors 调用 beanFactory 后置处理器
 - 。 registerBeanPostProcessors 注册 Bean 后置处理器
 - initMessageSource 初始化上下文
 - 。 initApplicationEventMulticaster 初始化事件器
 - o onRefresh 初始化特殊 Bean
 - ∘ registerListeners 监听器
 - finishBeanFactoryInitialization 实例化非懒加载的bean
 - preInstantiateSingletons -> getBean -> doGetBean
 - getSingleton -> Map<String, Object> singletonObjects 先去缓存中拿
 - createBean -> doCreateBean 没有的话就创建Bean
 - createBeanInstance 创建实例
 - populateBean 属性赋值
 - initializeBean 初始化Bean
 - invokeAwareMethods Aware
 - applyBeanPostProcessorsBeforeInitialization 前置处理器
 - invokeInitMethods 初始化
 - applyBeanPostProcessorsAfterInitialization 后置处理器
 - 。 finishRefresh 发布完成事件
 - 。 close() -> doClose() 关闭容器
 - destroyBeans 销毁Bean
 - closeBeanFactory 关闭Bean工厂
 - onClose 子类(AbstractApplicationContext)自定义清理工作
 - resetCommonCaches 重置缓存,避免内存泄漏
- Cookie/Session 机制: 单点登录
 - Cookie: key:value 键值信息
 - 不可跨域名 (只能拿到当前域名下的cookie, 包含父级域名)
 - 有效期限制
 - path表示携带cookie的请求路径 (/: 表示全部请求都要携带cookie)
 - 。 Session: 服务器端基于内存的缓存技术,用来保存针对每个用户的会话数据
 - 通过 Session ID 来区分用户,用户只要连接到服务器,服务器就会为之分配一个唯一的 Session ID
 - 有失效时间 (超时限为得到连接的 session 将被销毁)
 - Session 用法: HttpServletRequest::getSession
 - HttpSession::setAttribute
 - HttpSession::getAttribute
 - HttpSession::removeAttribute
 - 。 Cookie 和 Session 的交互
 - a. 服务器新建一个 Session , 把 SessionID 设置到 Cookie 中
 - b. 服务器通过 HttpServletResponse::addCookie 向 Header 中设置 Cookie
 - c. 浏览器接收 Header 中的 Cookie 并保存,在下次请求的 Header 中,携带 Cookie 信息

- d. 当程序请求 Session 时,首先根据 Cookie 中携带的 SessionID 检索 Session
- e. 检索不到,就新建一个 Session ,重复第1步
- 。 使用场景: Cookie 数据存放在客户的浏览器上, Session 数据存放在服务器上
 - Cookie 很不安全,客户端可以分析并进行 Cookie 欺骗,所以如果考虑安全性的话,应该多用 Session
 - Session 会在一定时间保存在服务器上。当访问增多,会占用服务器性能,所以如果考虑减轻服务器压力的话,应该多用 Cookie
 - 单个 Cookie 保存的数据不能超过 4K ,很多浏览器都限制一个站点最多保存 20 个 Cookie
 - 若客户端禁止 Cookie: 一般使用 URL 重写,把 SessionID 直接附加到 URL 后面
- 简历: 简洁
 - 。 个人概况; 教育背景; 求职意向; 职业技能; 工作经验; 项目经验; 自我评价; 证书