

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): $\text{hash} \wedge (\text{hash} \ggg 16)$
 - 数组下标: $\text{hash} \& (n-1)$ 等价于 $\text{hash} \% n$
 - 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)
 - 当线程数小于 corePoolSize，会直接创建线程
 - 当线程数等于 corePoolSize，会把任务提交到 workQueue
 - 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
 - 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：丢弃最老的任务，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（ZkClient::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：
 - 从缓存中加载数据
 - 如果缓存中有就直接返回给调用端
 - 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）
 - 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。
- 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
- 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限、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。
- 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
- 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
 - JDK: Proxy::newProxyInstance, 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
 - 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
- 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