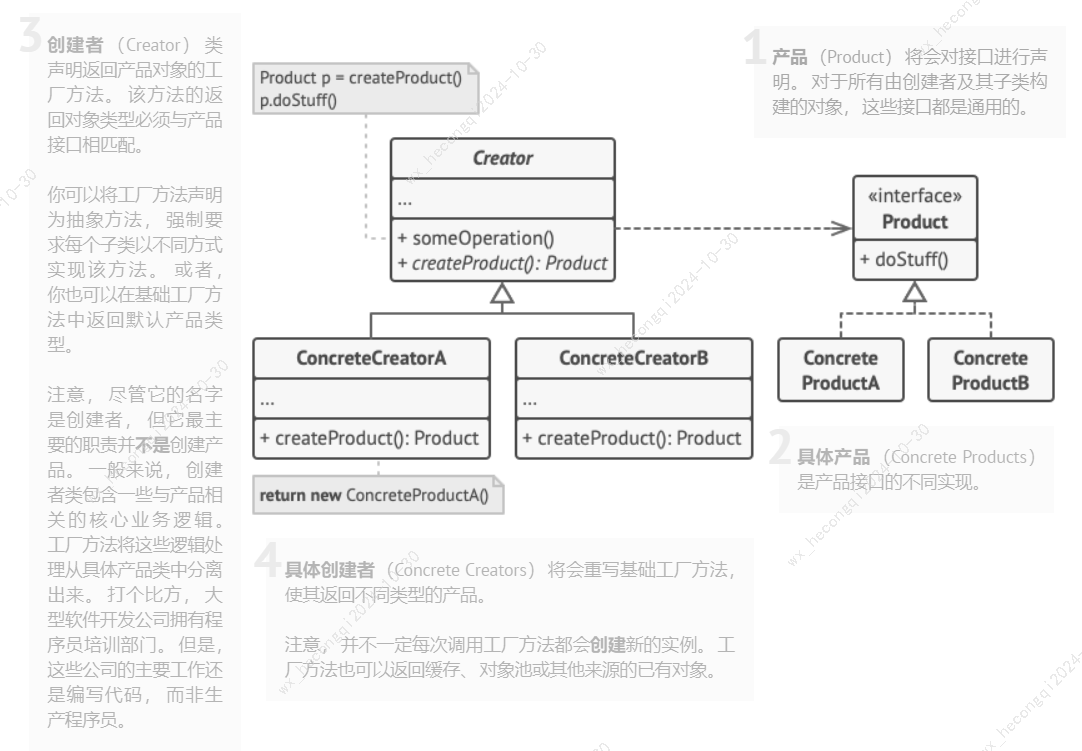
## 系统设计

### 设计模式

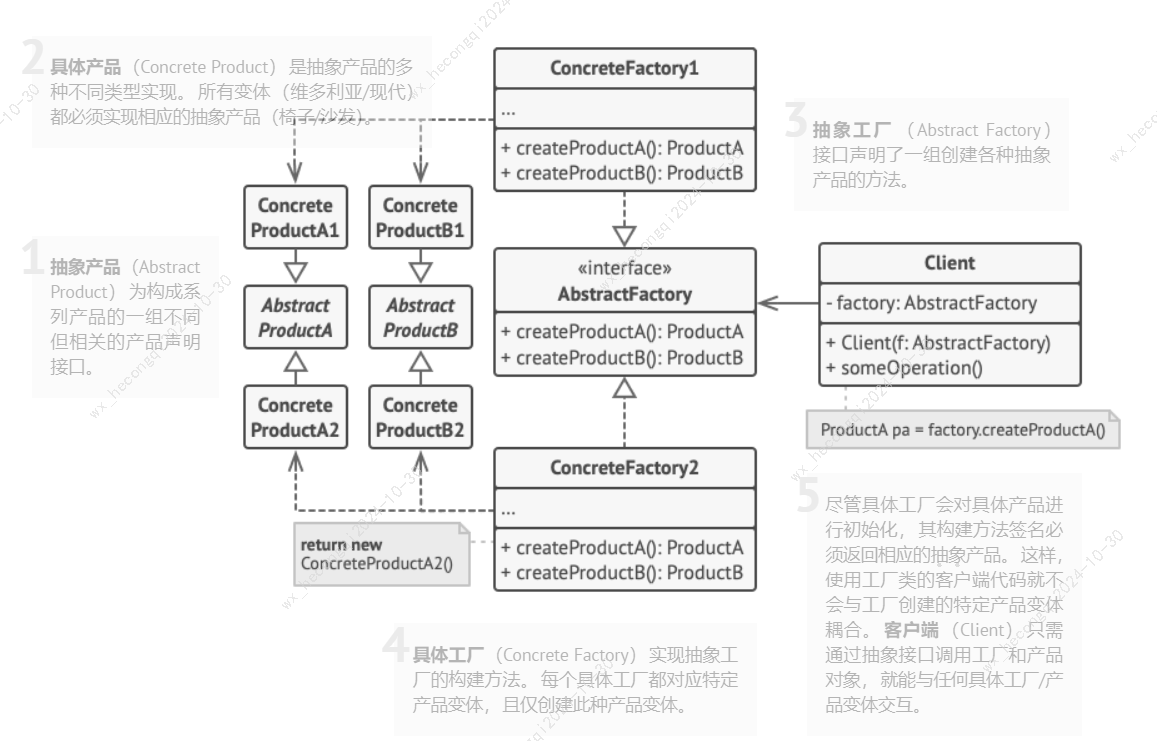
设计模式，往小了看，可以设计一个功能类，往大了说，可以帮你设计系统结构

#### 创建型

* 单例模式
* 原型模式：复制/克隆已有对象
* 生成器模式（Builder）：分步骤创建复杂对象
* 工厂方法模式：父类提供创建对象的方法，子类提供具体实现。

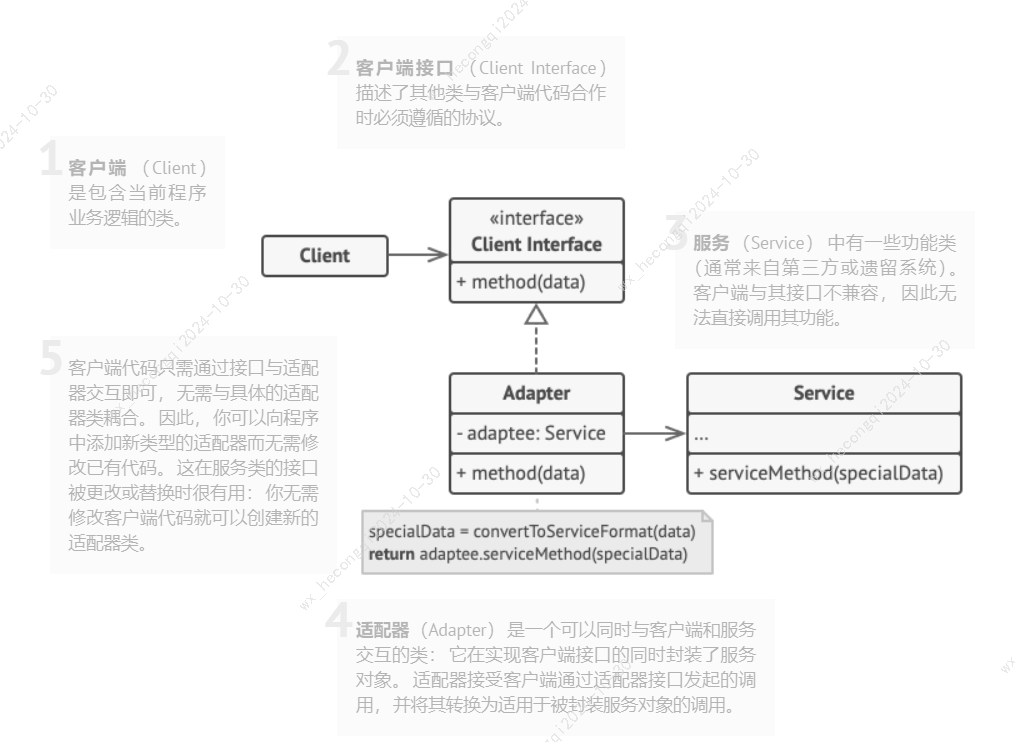


* 抽象工厂模式：与工厂方法相比，抽象工厂会创建多个产品，具体工厂代表具体风格，或者叫做一个系列

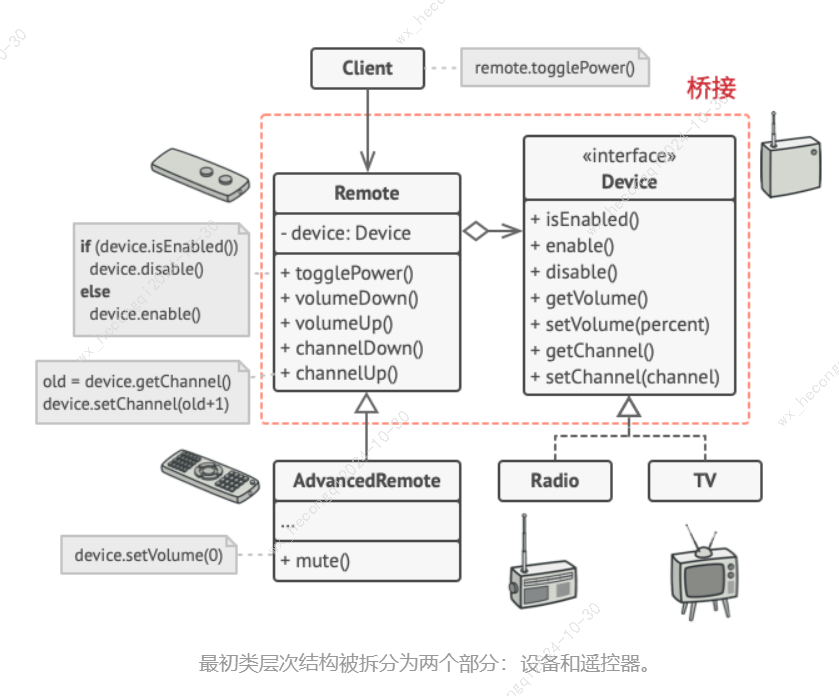


#### 结构型

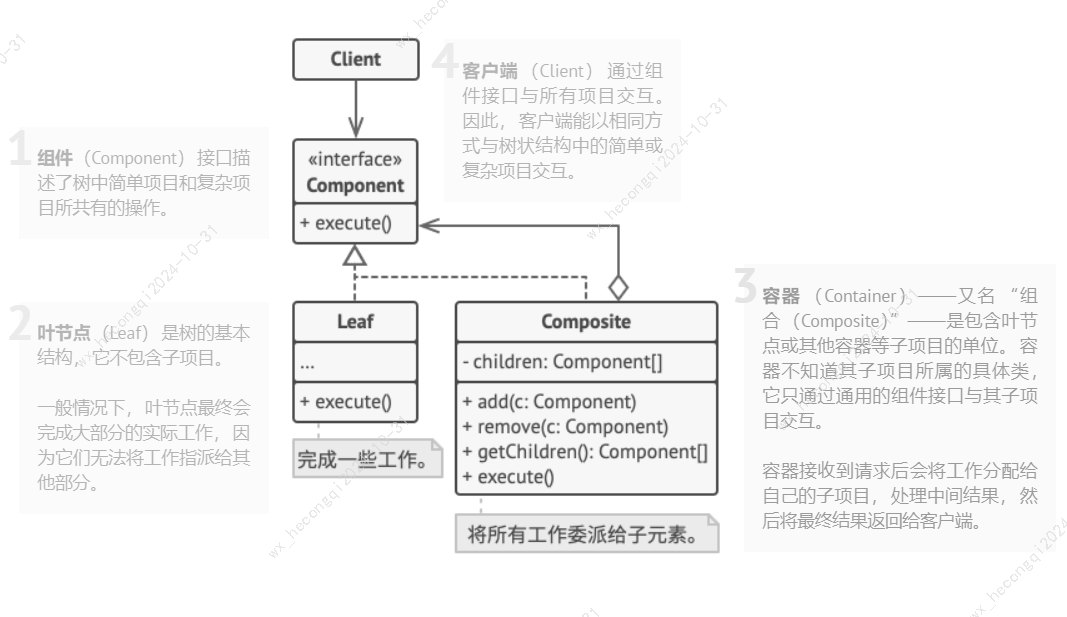
* 适配器模式：使接口不兼容的对象相互合作，Client只能调Client Interface接口的实现类，但又需要Service的能力，Adapter完美实现适配



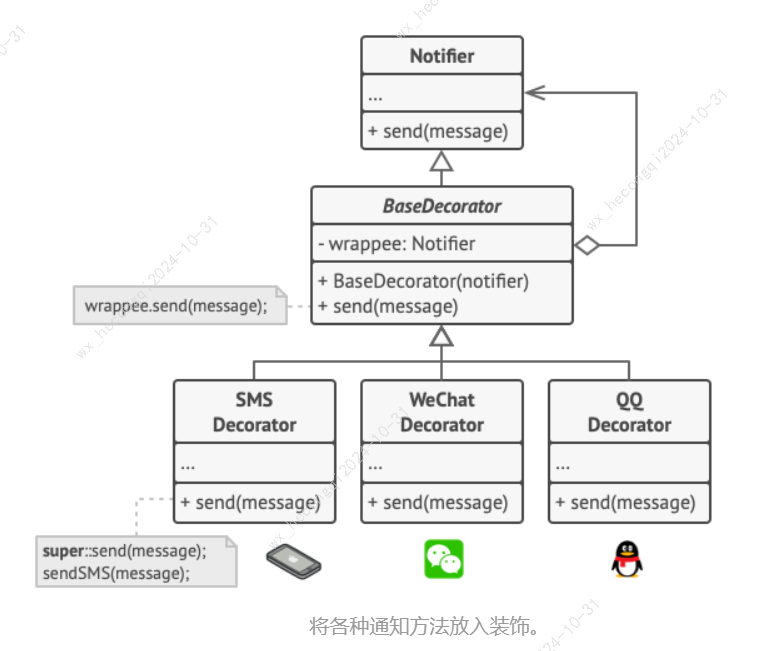
* 桥接模式：将继承改为组合，抽取某个维度成为独立的类层次。考虑如下场景，可以给每个设备都设计一个遥控机，也可以只设计一个遥控器，在遥控器里引入设备对象。



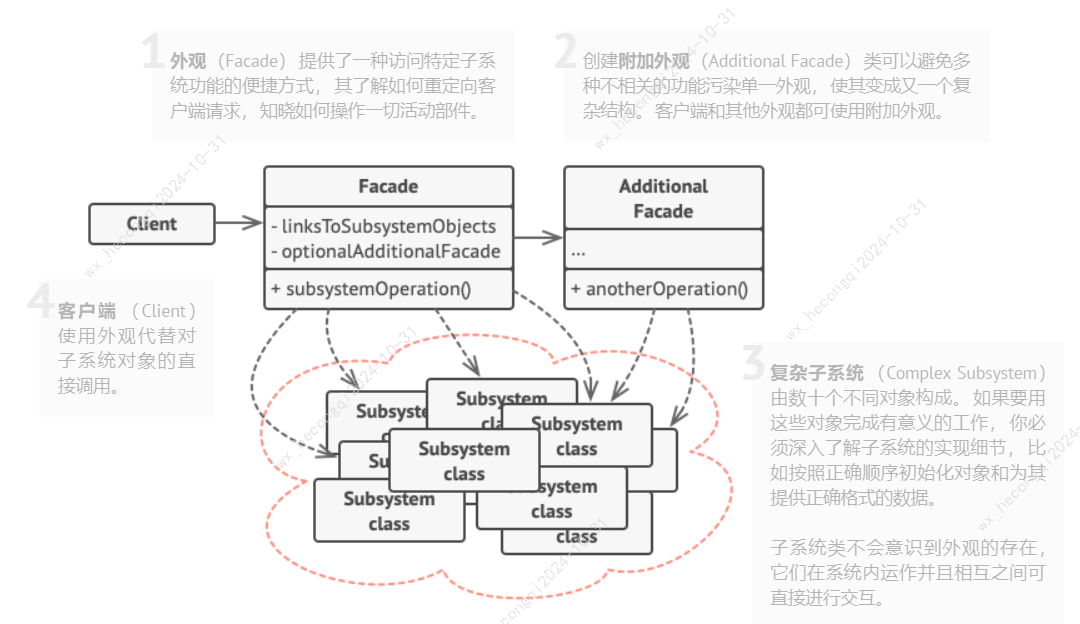
* 组合模式：所有元素共用一个接口，适合树状结构对象



* 装饰模式：不更改对象，同时增加行为



* 外观模式：封装复杂功能，提供简单接口调用



* 享元模式

共享数据，节约内存

Tree.java: 包含每棵树的独特状态

public class Tree {

private int x;

private int y;

private TreeType type;

public Tree(int x, int y, TreeType type) {

this.x = x;

this.y = y;

this.type = type;

}

public void draw(Graphics g) {

type.draw(g, x, y);

}

}

TreeType.java: 包含多棵树共享的状态

public class TreeType {

private String name;

private Color color;

private String otherTreeData;

public TreeType(String name, Color color, String otherTreeData) {

this.name = name;

this.color = color;

this.otherTreeData = otherTreeData;

}

public void draw(Graphics g, int x, int y) {

g.setColor(Color.BLACK);

g.fillRect(x - 1, y, 3, 5);

g.setColor(color);

g.fillOval(x - 5, y - 10, 10, 10);

}

}

TreeFactory.java: 封装创建享元的复杂机制

public class TreeFactory {

static Map<String, TreeType> treeTypes = new HashMap<>();

public static TreeType getTreeType(String name, Color color, String otherTreeData) {

TreeType result = treeTypes.get(name);

if (result == null) {

result = new TreeType(name, color, otherTreeData);

treeTypes.put(name, result);

}

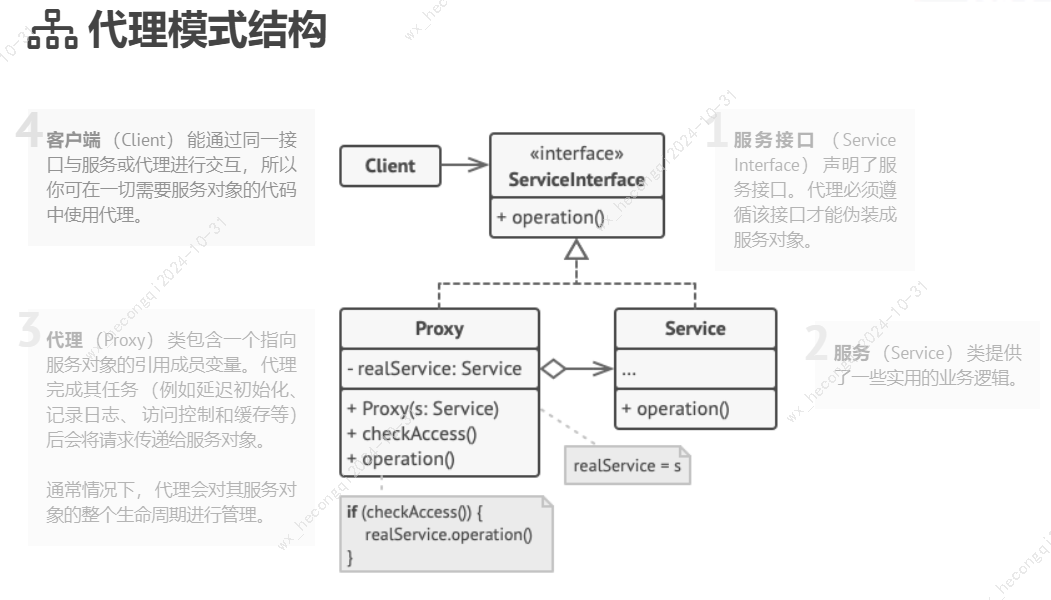
return result;

}

}

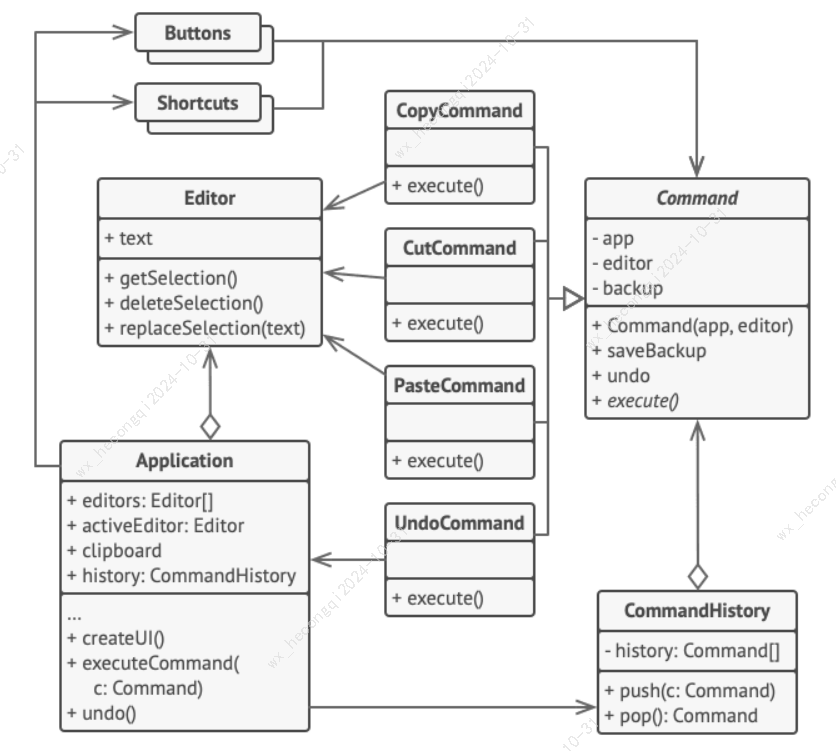
* 代理模式

代理与适配器模式不同，下图中Proxy与Service都是ServiceInterface的子类，而适配器是为了解决接口的不相容问题。

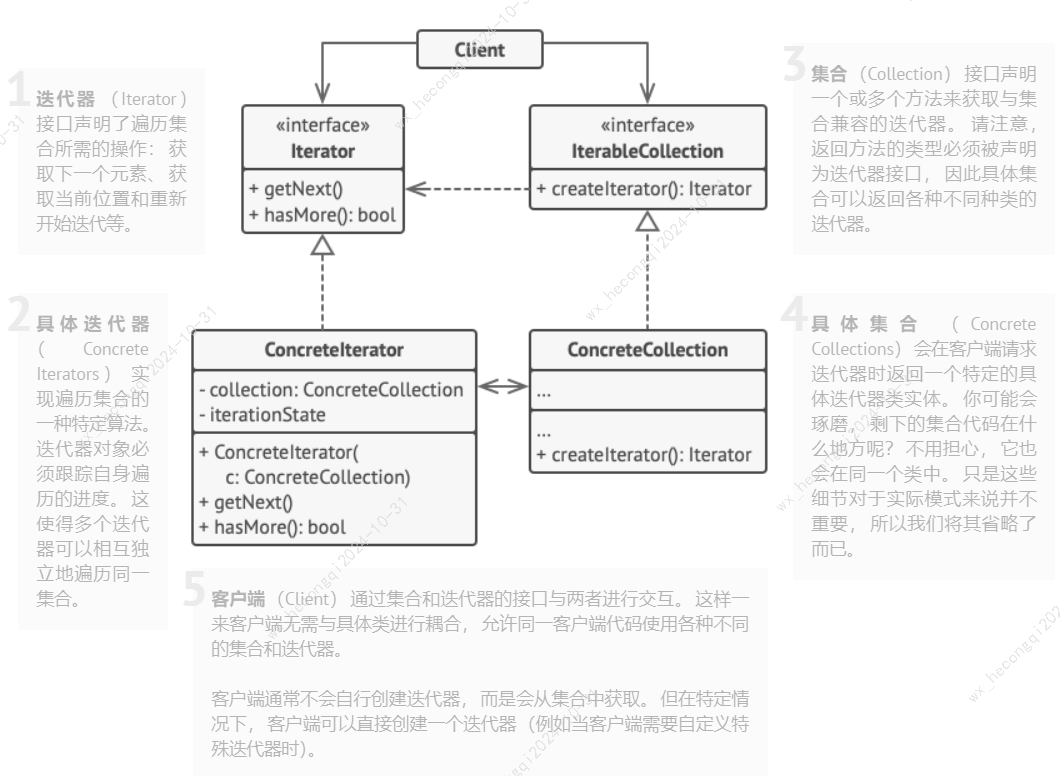


#### 行为型

* 责任链模式：请求通过责任链依次处理
* 命令模式：将请求转换为对象， 可放入队列，实现延迟执行。

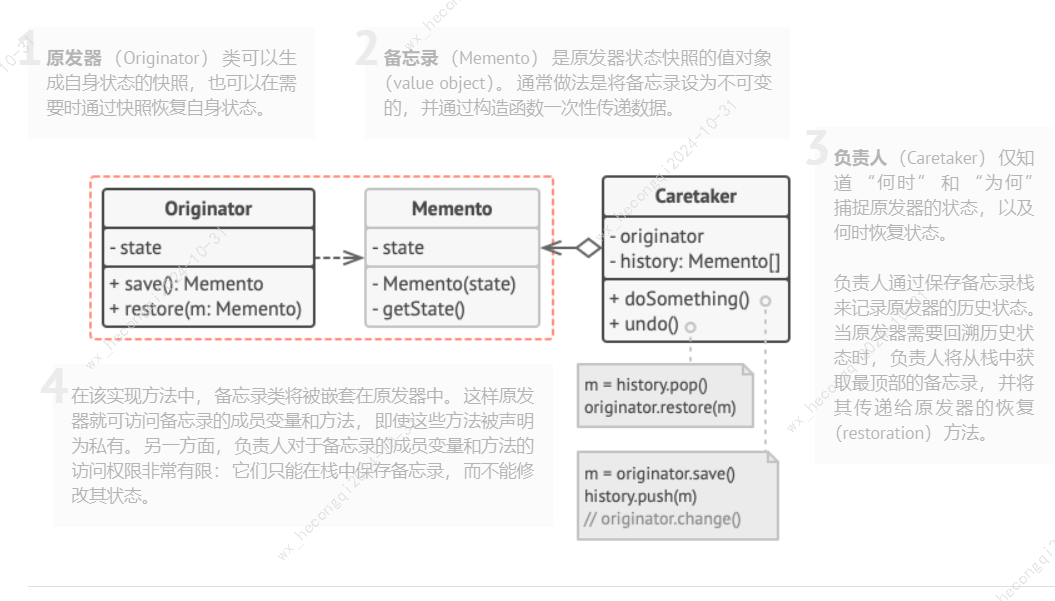


* 迭代器模式：不暴露底层数据（列表、树、图），却能遍历所有元素，比如树可以深度优先遍历或者广度优先遍历

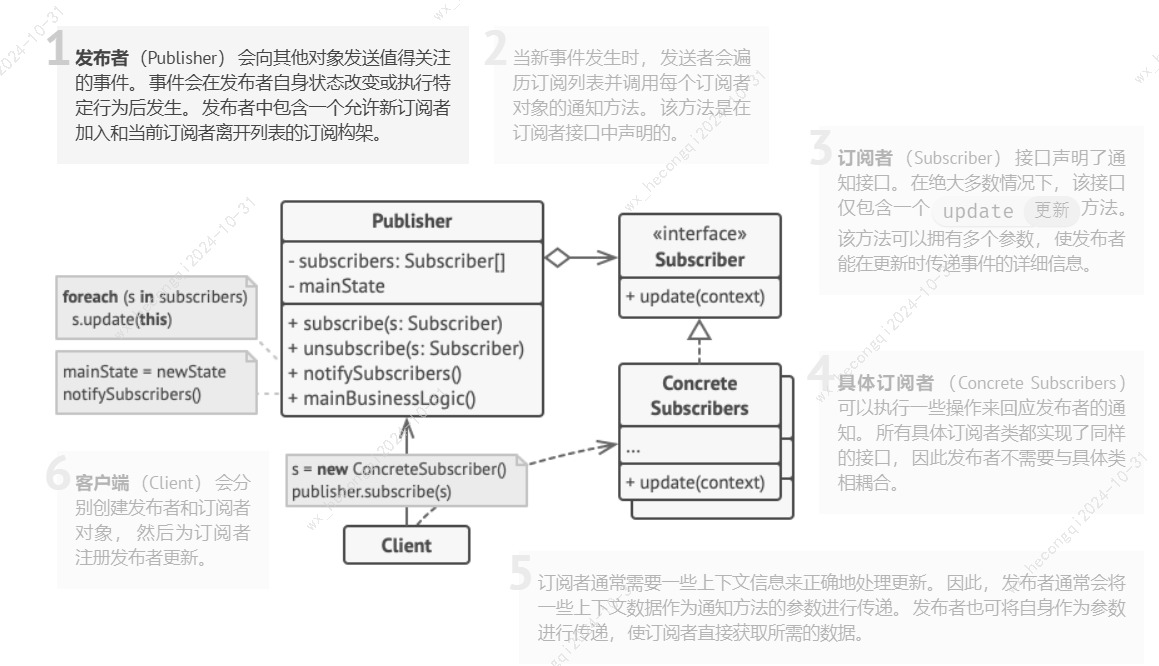


* 备忘录模式

备忘录即备忘的目录，备忘即快照，目录即列表



* 观察者模式



* 状态模式

将状态变化逻辑抽取到状态类，简化代码。

* 策略模式

定义一系列算法， 并将每种算法分别放入独立的类中， 以使算法的对象能够相互替换

* 模版方法模式

它在超类中定义了一个算法的框架， 允许子类在不修改结构的情况下重写算法的特定步骤。

* 访问者模式

将算法与其所作用的对象隔离开。

### 分布式系统

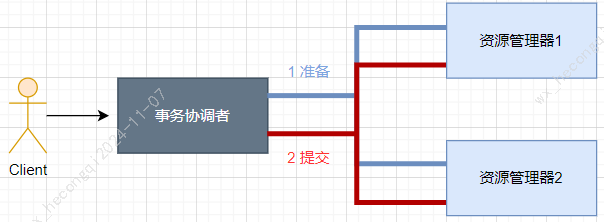
#### 分布式事务

数据库做了分库，或者业务系统做了服务拆分以后，跨库或者跨服务的调用如果需要保证一致性，就需要分布式事务了。

##### 两阶段提交

包含两个角色：分布式事务协调者（coordinator）和N个参与者（participant）

第一阶段：准备，第二阶段：提交



在准备阶段，会开启事务，并写入Redo和Undo日志，但不提交事务。

问题：

性能问题：准备阶段需要全部参与者执行完，才可进入提交阶段，期间一直占用资源。

事务协调者单点故障问题。

##### 三阶段提交

在两阶段的准备阶段之前增加询问阶段，全部参与者反馈OK后，再进入准备阶段

##### TCC

Try-confirm-cancel，类似两阶段提交

##### SEATA

SEATA是阿里开源的分布式事务解决方案，包括AT、TCC、XA模式等

###### AT

Auto Transcation。它是非侵入的，适合支持本地事务的关系数据库，数据源代理类（DataSourceProxy）会完成分布式事务的大部分工作。整体也分两阶段，可实现写隔离、读隔离。

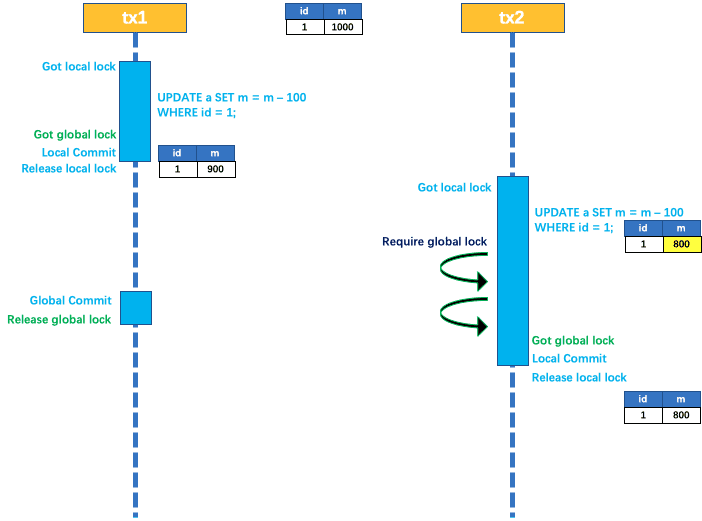
一阶段：提交事务、释放资源锁

二阶段：通过一阶段Undo日志回滚

如下图全局事务 tx1：

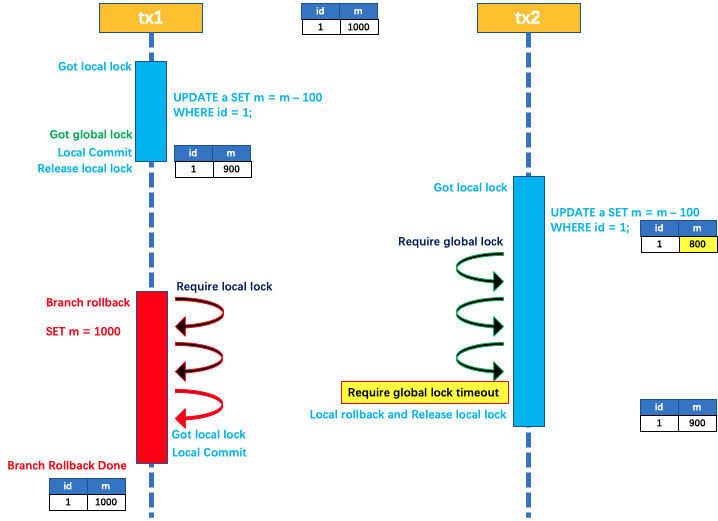
一阶段：先开始本地事务、获取全局锁、提交本地事务、释放本地锁。

二阶段：全局事务提交、释放全局锁



下图全局事务tx1中，本地事务回滚需要获取本地锁。

下图全局事务tx2中，在本地事务开始后、提交前，获取全局事务失败，会触发本地事务回滚。



###### TCC

Try-Confirm-Cancel。它是侵入式的，不依赖底层数据库资源的，需要自定义实现prepare、commit、rollback的模式，比较复杂。

TCC 的 Try 操作作为一阶段，负责资源的检查和预留；Confirm 操作作为二阶段提交操作，执行真正的业务；Cancel 是二阶段回滚操作，执行预留资源的取消，使资源回到初始状态。

###### XA

它是X/Open组织定义分布式事务处理标准。它要求数据资源提供对规范和协议的支持，和AT模式一样，它是非侵入式的，且主流数据库广泛支持。

缺点：

XA prepare 后，分支事务进入阻塞阶段，收到 XA commit 或 XA rollback 前必须阻塞等待。事务资源长时间得不到释放，锁定周期长，而且在应用层上面无法干预，性能差。

#### 分布式算法

##### 一致性哈希

背景：

如何将缓存数据均匀存放到3台服务器，最简单的办法是对数据做哈希运算并取模：hash(key)/N，但是如果缓存服务器需要动态扩容，那么所有数据都要重新计算调整，进而导致所有缓存同一时间不可用，造成缓存雪崩，这是不可接受的。

简介：

一致性哈希的目的就是解决分布式系统的数据分区问题，当增加或者移除一个服务器时，必须尽可能小的减少服务请求与处理请求的服务器之间的映射关系。

使用场景有关系数据库的分库分表，解决数据与节点的映射关系；缓存服务器的数据分区。

算法原理：

取模算法是按服务器数量取模，一致性哈希算法是对固定值2^32取模，不管集群中有多少个节点，只要key值固定，那么请求的服务器节点也是固定的。原理如下：

1. 一致性哈希算法将整个哈希值空间映射成一个虚拟的圆环，整个哈希空间的取值范围为0~2^32-1。
2. 计算各服务节点的哈希值，并映射到哈希环上。
3. 将服务请求使用哈希算法算出哈希值，并映射到哈希环上，同时沿着圆环顺时钟查找，遇到的第一台服务器就是处理请求服务器。
4. 当增加或者删除一台服务器时，影响范围为增加或删除服务器到环空间中前一台服务器（逆时钟遇到的第一台服务器）之间的数据，其他数据不受影响。

综上所述，一致性哈希算法对于节点增减只需重定位环空间中很少一部分数据，具有较好的性能。

数据倾斜：

集群节点太少时，可能出现大多数访问请求都集中在少量几个节点的情况，导致节点的负载不均匀。

虚拟节点：

为了解决数据倾斜的问题，一致性哈希算法引入了虚拟节点机制，即每个物理节点映射多个虚拟节点。将虚拟节点计算哈希值并映射到哈希环上，当请求找到某个虚拟节点后，将被重新映射到具体的物理节点，虚拟节点越多，哈希环上的节点就越多，数据分布就越均匀，从而避免了数据倾斜。

### 其他

#### 幂等性

无论是数据库层面、业务层面、系统层面，涉及到变更的操作都要考虑幂等性。

幂等性，可以拆解为两个动作：判断和执行，先判断再执行，判断符合条件才能执行。比如Redis的setnx命令，先判断是否存在key，不存在则设置key

如订单支付，先判断订单状态，如果未支付，才能进行支付

## 编程语言

### Java

#### 多线程

##### 线程池参数

核心线程数、最大线程数、最大存活时间、时间单位、线程工厂、阻塞队列、拒绝策略。

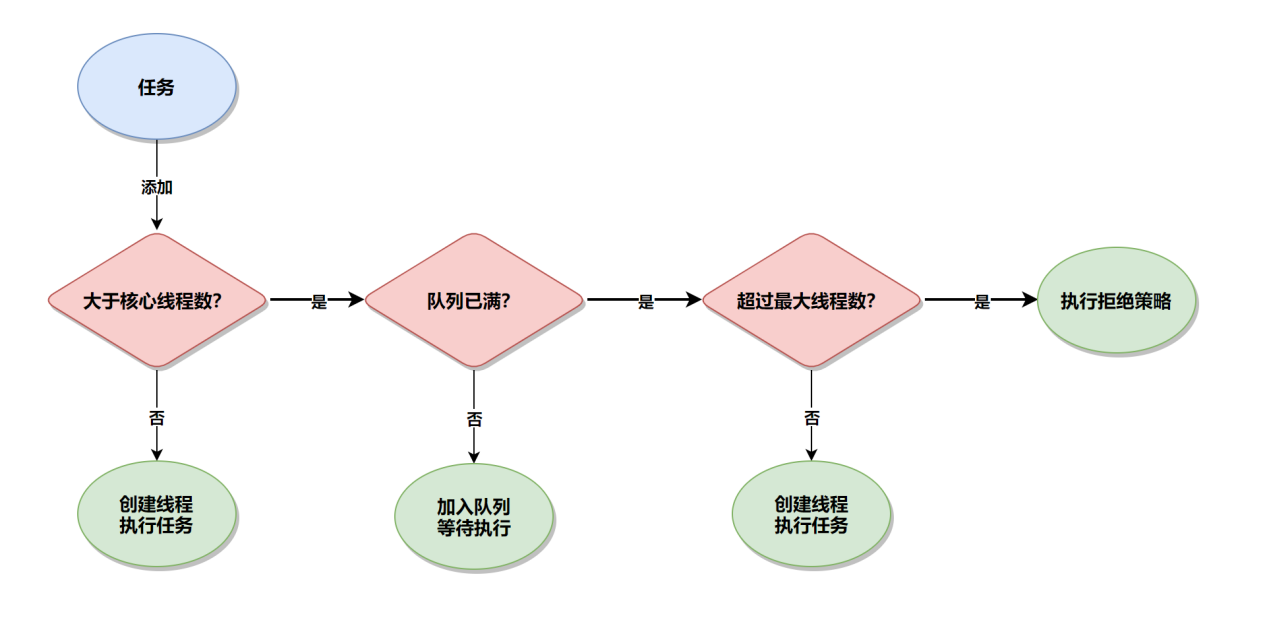
任务处理流程：

1 等待提交任务

1. 2.1 当前线程数小于核心线程数，即使有空闲的线程，也会创建线程处理任务，break(结束第2步)
2. 2.2 当前线程数大于核心线程数，则先放入阻塞队列
3. 2.3 如果阻塞队列未满，且运行线程数小于最大线程数，则等待核心线程空闲再执行，所以无界队列线程数不会超过核心线程数
4. 2.4 如果阻塞队列满了，且运行线程数小于最大线程数，则创建非核心线程运行任务
5. 2.5 如果阻塞队列满了，且运行线程数大于最大线程数，则执行拒绝策略

3 当一个线程完成任务后，它会从队列取下一个任务执行

4 当一个线程无事可做超过最大存活时间时，如果当前线程数超过核心线程数，会销毁线程



##### 并发场景

并发可以利用多核的能力，让一个CPU同时处理成千上万个IO任务，并发适合IO密集型任务，因为IO处理比较慢，在等待IO完成期间可以释放CPU用于其他任务。

http请求线程池、定时任务工作线程池。

发送邮件、短信的线程池：

生成Excel、word文档的线程池：

需要用户界面快速响应的线程池，避免界面冻结

##### synchronized

锁静态方法和锁普通方法的区别：

当一个静态方法被声明为synchronized时，锁定的是当前类的class对象。因为class对象是唯一的，所以这个锁也是全局的，所有实例共享同一个锁。这意味着同一时间，只有一个线程可以执行该类的任何synchronized static方法。

当一个普通方法被声明为synchronized时，锁定的是实例对象。这意味着同一时间，一个实例对象上的所有synchronized方法只能被一个线程访问。每个实例都有自己的锁，所以不同实例可以同时执行它们个字的synchronized方法

##### 锁

**1 内置锁（synchronized）**，每个对象都有一个内置的监视器锁，当一个线程进入同步块或者方法时，它会获得对象的锁，其他线程必须等待，直到该线程释放锁后，才能获取锁。

包括对象级锁、类级锁

内置锁的特点：具备重入锁特性，即一个线程已经获得某个锁，它可以再次获得相同的锁

**2** **重入锁（ReentrantLock）**

* 可重入
* 支持尝试获取锁 tryLock，如果锁不可用不阻塞线程
* 支持中断 tryInterruptibly() ,线程在等待锁时可以响应中断
* 支持超时获取锁，线程可以设置最长等待时间

重入锁相比内置锁提高了灵活性，还支持非阻塞、设置等待时间功能

**3 读写锁（ReadWriteLock）**

允许多个线程同时获得读锁，只允许一个线程获得写锁

读写锁相比重入锁，增加了读写的区分能力，适合读多写少的场景

**4 StampedLock**

不仅支持读写锁，还支持乐观读，先不加锁，事后校验。在读写锁的基础上，进一步提高了性能

##### 线程通信

1. 共享对象，一个线程修改对象状态，领一个线程读取这个状态。
2. 等待和通知，调用对象的wait方法会释放持有的对象锁并阻塞等待，调用对象的notify方法会通知对象的阻塞线程，但被通知的线程不能立即执行，必须等当前线程释放锁后，被通知的线程才能尝试重新获取锁并继续执行。
3. Join，一个线程等待另一个线程完成
4. CountDownLatch，主线程等待子线程完成，通过计数器实现，计数器的值在每次操作完成时递减，直到计数器为0零
5. 锁，synchronized关键字和Lock可以控制只有一个或者部分线程可以执行同步代码
6. Semaphore，是一种并发控制工具，用于控制对共享资源的访问（acquire()方法），确保不超过一定数量的线程（许可数量）可以同时访问资源，如果许可证不足，则线程会被阻塞，当线程释放资源后，会释放许可证（release）
7. CyclicBarrier，它允许一组现场相互等待，直到所有线程都到达某个屏障点（所有线程都调用await()方法），这些线程才能继续执行后续任务

##### 线程安全

线程安全的目的是确保在并发环境下，程序的行为是正确的。

1. 同步synchronized，确保同一时间只有一个线程可以执行同步代码块
2. Lock，比同步关键字更灵活
3. Condition，条件变量与Lock配合使用，用来等待和通知特定条件的发生
4. 使用不可变对象，如String，Collections.unmodifiableList/Set/Map
5. 使用原子变量，支持无锁的线程安全操作。底层基于硬件支持的CAS，比较Compare和更新Set之间没有其他现成干扰，原子变量可以看做一种乐观锁策略，即假设大多数情况下，变量的值不会被其他线程修改，只在确实发生冲突时重试。如果高并发导致CAS失败次数太多，可能会有性能问题。
6. 正确处理异常，确保异常发生时，锁能够被释放，避免死锁
7. 最小化同步的范围，只对必要代码进行同步，减少同步带来的性能开销

##### ThreadLocal

ThreadLocal 是 Java 提供的一种线程局部变量机制，它允许在多线程环境下，每个线程都拥有自己的变量副本，避免了变量的共享问题。使用场景包括：

**1、事务管理：**在处理事务时，每个线程可能需要维护自己的事务状态。ThreadLocal 可以用来存储每个线程的事务信息，如事务ID、回滚标志等

**2、用户会话信息**：在Web应用中，每个用户请求可能需要维护自己的会话信息。使用 ThreadLocal 可以存储当前请求的用户信息、权限等

**3、日志记录**：在多线程环境中，日志记录可能需要包含线程特定的信息，如线程ID或请求ID。ThreadLocal 可以用来存储这些信息，以便在日志记录时使用

**4、统计信息**：在性能监控或调试时，可能需要收集每个线程的统计信息，如执行时间、执行次数等。ThreadLocal 可以用来存储这些统计数据

##### 线程池的关闭

**线程中断（Interrupt）**

主线程调用子线程的Thread.interrupt()方法后，子线程如果在Object类的wait方法或Thread类的join、sleep方法中被阻塞，它将收到InterruptedException。子线程如果在IO操作中阻塞，它将收到IO相关异常。子线程如果未阻塞，则只是设置中断状态，并不影响子线程的运行。

所以线程要在适当的位置通过调用isInterrupted方法来查看自己是否被中断，并做退出操作。

**线程池的关闭**

线程池有两个关闭方法：shutdownNow和shutdown，调用完关闭方法后，并不代表线程池已经完成关闭操作，它只是异步的通知线程池进行关闭处理。如果需要同步等待线程池彻底关闭后才继续往下执行，需要调用awaitTermination方法进行同步等待。

无论shutdown还是shutdownNow，线程池都会拒绝接收新提交的任务。

调用shutdown方法后，会遍历线程池的所有工作线程，当线程没有正在执行时，则调用线程的Interrupt方法。如果线程正在执行，即便处于阻塞状态，线程也不会被中断，而是继续执行。如果线程池阻塞等待从队列里读取任务，则会被唤醒去从队列里读取任务执行。

调用shutdownNow方法后，会遍历线程池的所有工作线程，并调用线程的Interrupt方法，那么如果线程正在IO阻塞，则会导致异常报错。如果线程正在正常执行，则不受影响，继续执行完这个任务。如果线程处于从队列读取任务而阻塞，那么它会放弃获取任务。

#### JVM

##### 内存结构

**堆**：线程共享，存储对象实例

**永久代/元空间**：存储类结构

**栈**：线程私有，存放局部变量表、程序计数器

##### full gc

触发条件：老年代空间不足、老年代连续空间不足、分配担保失败、永久代/元数据空间不足、System.gc()的显示调用

#### 其他

##### 内存泄漏

内存泄漏（Memory Leak）是指在计算机程序中，已分配的内存空间在不再使用后，由于某种原因没有被正确地释放回内存池，导致这部分内存无法被再次使用的现象。内存泄漏并不是指内存的物理损坏，而是指程序在申请内存后，无法释放已经申请的内存空间。

连接泄漏：数据库连接、网络连接、文件流在使用后没有正确关闭，导致这些资源无法释放，可能导致内存泄漏。

### 开发框架

#### Spring基础

##### 容器初始化过程

1 创建容器，比如 AnnotationConfigApplicationContext

2 读取注解，扫描类路径

3 Bean 定义的解析，并加载到注册表

4 Bean 的实例化

5 依赖注入，通过构造器注入或者属性注入，将依赖对象注入到 Bean 实例

6 初始化回调

7 完成初始化，开始提供服务

##### Bean生命周期

1 通过反射机制实例化 Bean 对象

2 设置属性/依赖注入

3 Aware 接口回调，可以感知到容器，将容器信息传递给 Bean

4 BeanPostProcessor，如果容器有的话，调用它的 before 方法

5 初始化，如调用 init method 方法

6 BeanPostProcessor，如果容器有的话，调用它的 after 方法

7 Bean 完成初始化，可以使用

8 销毁及回调

9 销毁完成

Q1：BeanFactoryAware、ApplicationContextAware 回调时，我想通过容器对象访问其他Bean，但其他Bean可能还没有创建，怎么办？

A1：没关系，通过BeanFactory.getBean获取Bean的时候，如果Bean还没创建好，Spring会自动创建。

Q2：Spring如何解决Bean的循环依赖？

A2：Spring允许循环依赖，如A依赖B，B依赖A。Spring在初始化A的时候，因为A依赖B，就去初始化B，B又依赖A，Spring会创建半成品的A，B依赖注入半成品A，B创建完成，A依赖注入B，结束。

##### AOP

基本概念：

1. 切面（Aspect）：封装横切关注点，包括通知和切点。在实际应用中，切面是一个类，包含通知逻辑。
2. 连接点（Join Point）：程序执行过程中的一个点，AOP可以在这些点上插入代码。
3. 切点（Pointcut）：切点指那些你想增强的地方，通常定义为一组连接点。
4. 通知（Advice）：通知是AOP中的增强操作，有前置、后置、环绕、返回、异常通知。其中环绕通知可以中断目标方法的执行
5. 目标对象：被切面增强的对象，SpringAOP通过动态代理将增强逻辑添加到目标对象的方法中。
6. 代理：增强后的对象，SpringAOP通过动态代理生成目标对象的代理类，通过代理执行增强后的逻辑

#### SpringBoot

##### 优点

1. 简化配置，减少甚至提供默认配置
2. 生态完整，基于Spring框架，集成了SpringMVC，还内置日志、消息、数据源组件
3. 内嵌服务器，实现轻量级部署
4. 与SpringCloud集成，便于构建微服务

##### 应用启动过程

1 SpringBoot应用由main方法启动，调SpringApplication.run引导应用的启动过程

2 加载环境变量，读取配置文件、命令行参数

3 设置应用监听器

4 创建ApplicationContext，扫描注解类，注册成Bean；扫描自动配置类，通过配置条件自动注入Bean

5 启动内嵌的Web容器，将Controller注册到Web容器

6 调用实现了ApplicationRunner接口的Bean

7 应用启动完成

Q：简单介绍下SpringBoot的自动配置/自动装配

A：

-@SpringBootApplication注解复合了@EnableAutoConfiguration注解，隐式启动了自动配置注解。

-模块包的META-INF目录下有spring.factories文件列出了所有自动配置类。

-自动配置类通过条件注解自动注入Bean，如@ConditionOnClass，@ConditionOnMissingBean等。

-条件注解就是满足条件后才会自动注入Bean

#### Mybatis

##### 分页

分页有两种实现方式：直接在SQL分页、通过分页插件分页。前者会跟具体数据库绑定，还需手动查询数据总条数。后者以PageHelper为例进行介绍.

只需在项目里增加PageHelper的Maven依赖、增加方言配置，然后按如下demo调用即可。

PageHelper.startPage(pageNum, pageSize);

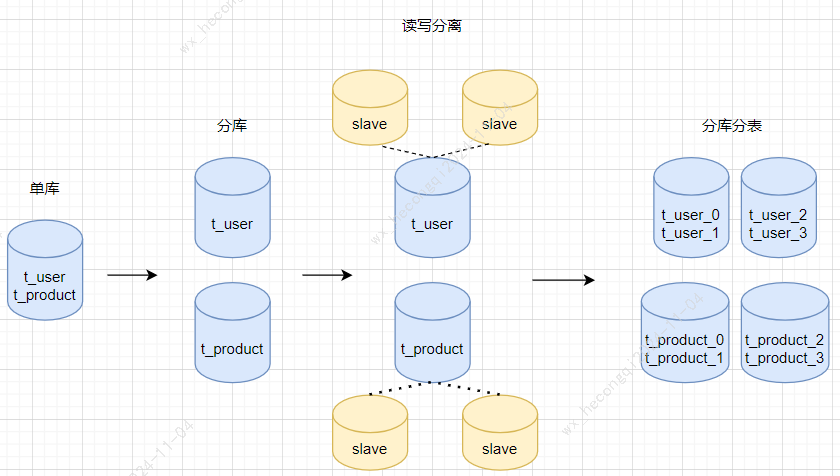
List<TestTable> list = testTableDao.selectAllTest();

PageInfo page = new PageInfo<>(list); *// 返回分页信息和数据*

## 数据库

### 挑战

关系数据库的技术变迁



#### 全局ID问题

分库分表以后，为了避免ID重复，不能使用自增的主键。

1. 单独部署一台数据库，专门用来生成自增ID
2. 雪花ID。41位的时间戳 + 10位机器ID + 12位序列号。

其中41位时间戳可以用69年，机器ID支持1024个，同一毫秒最多4096个ID（位数可自定义）

可能需要用到zookeeper来管理机器ID，避免重复

注意：ID生成器需要处理时间回拨问题

#### 主从延迟

数据库做了读写分离以后，新增/修改主库数据，还没来得及同步到从库，此时查询数据，可能出现主从不一致。

解决办法：

1. 强制走主库
2. Sleep方案：每次查从库之前先sleep
3. 等主库位点
4. 等GTID

详细解释一下等主库位点：

当一个事务执行完成后，我们马上发起一个查询请求，可以通过下面的步骤实现：

1. 当一个事务执行完成后，马上执行show master status 获取主库的File和Position



1. 选择一个从库执行查询
2. 在从库上执行 select master\_pos\_wait(File,Position,1)
3. 如果返回的值>=0，则在这个从库上执行
4. 否则回主库查询

#### 查询所有分区

如果查询时没有带入分区键，可能需要查询所有分区。

比如用户表可以按user\_id分区。订单表呢？用户和商户都要经常查询订单表，可以将订单表的数据按用户分区存一份，按商户分区存一份。新增订单时，发送消息给MQ给用户服务和订单服务，分别按用户维度和商户维度创建订单数据，用户维度数据按user\_id分区，上午维度按merchant\_id分区。

这样用户和商户都有分区键可用，而且也分担了查询压力。

### 其他

#### 隔离级别

1. 读未提交
2. 读已提交：保证事务里读取到的都是其他事务已经提交的数据，不保证可重复读、也可能出现幻读
3. 可重复读：在事务内多次读同一数据集，返回结果保持一致，
4. 串行化：通过锁定所有行，防止并发问题

**MySQL默认隔离级别为可重复读，可以解决幻读问题吗？**

幻读是指在一个事务中，同一个查询在不同时间执行时返回不同的结果集，这通常是由于其他事务插入或删除了符合查询条件的行所导致的。

**快照读与当前读**

在可重复读隔离级别下，MySQL通过多版本并发控制（MVCC）机制来避免幻读。MVCC通过在事务开始时创建一个读视图（Read View）来保证事务在执行过程中看到的数据一直是一致的。这种读取历史数据的方式称为快照读（Snapshot Read）。例如，即使在事务执行期间有新的数据被插入，这些数据也不会出现在事务的查询结果中。

对于需要修改数据的操作（如UPDATE、INSERT、DELETE），MySQL采用当前读（Current Read）的方式。这意味着这些操作会读取并锁定最新版本的数据。

**Next-Key Locks**

为了解决当前读可能引起的幻读问题，InnoDB引入了Next-Key Locks，这是一种结合了记录锁（Record Lock）和间隙锁（Gap Lock）的锁机制。当一个事务通过SELECT ... FOR UPDATE对数据加锁时，它实际上锁定了索引记录和索引记录之间的间隙。这样，如果有其他事务试图在这个范围内插入数据，它将被阻塞，从而避免了幻读问题。

**幻读的特殊情况**

尽管可重复读隔离级别在很大程度上避免了幻读，但仍有特殊情况下幻读无法完全避免。例如，如果一个事务在没有立即执行SELECT ... FOR UPDATE的情况下先进行了快照读，然后在这期间其他事务插入了新记录，那么当事务后续使用当前读进行查询时，就可能发现两次查询的结果不一致，从而发生幻读。

**解决方案**

要彻底避免幻读，可以采取以下措施：

1、将隔离级别提升到串行化（Serializable），这将通过加锁来避免幻读，但会显著影响性能。

2、在事务开始后尽快执行SELECT ... FOR UPDATE或其他当前读语句，以便立即对必要的数据加锁。

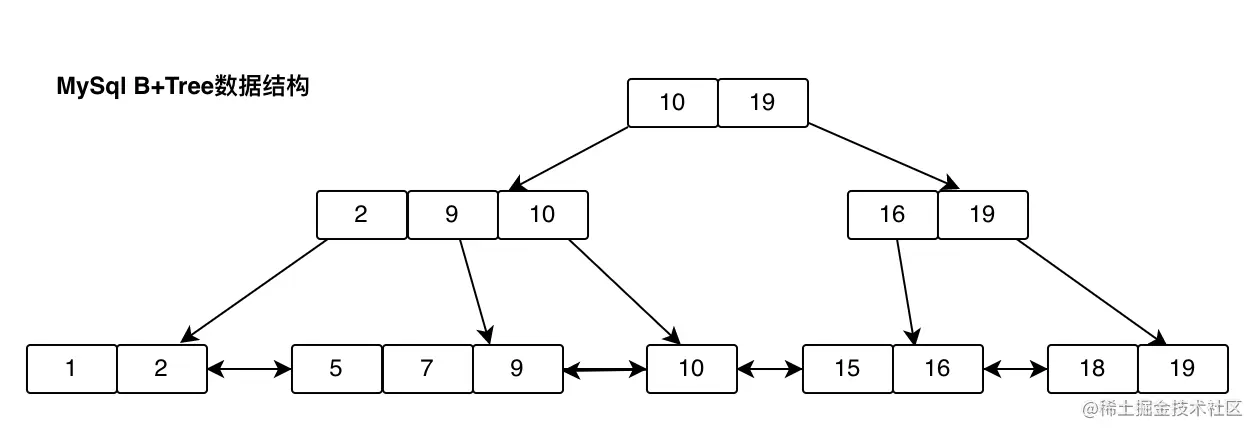
**Oracle默认隔离级别为读已提交，如何解决不可重复读及幻读问题？**

Oracle只支持读已提交和序列化两种隔离级别

可以通过SELECT...FOR UPDATE来实现可重复读的效果

### MySQL

#### 底层数据结构



MySQL中，B+树是InnoDB存储引擎使用的数据结构，用于组织和管理索引。

1 叶子节点组成双向列表，用于解决范围查询和顺序访问，叶子节点既存储键值，也存储数据（聚簇索引）

2 非叶子节点只存索引，指向子节点的最大/最小值

3 树是平衡的

#### 索引类型

索引分为聚簇索引和二级索引，它们都使用B+树存储

1. 聚簇索引是主索引，在InonoDB中，每张表的数据都按主键顺序存储，即表的数据是按照B+树结构组织的。
2. 二级索引是除了主键以外的其他索引，用来加速非主键列的查询。二级索引的B+树的叶子节点存储的是列的值和对应的主键值。当使用二级索引查询时，先通过二级索引找到主键值，再通过主键去聚簇索引的B+树查找实际的数据行

#### 索引失效

1 使用 or 查询且不是每个条件都有索引

2 使用负向条件 not in、!=，索引只支持精确匹配或者范围查找

3 like 查询以 % 打头，%部分为未知，无法匹配索引

4 对索引列进行函数操作，因为索引是基于原始值

5 多列索引时，不支持最左前缀原则

#### 性能优化

**查询优化**

1 复杂子查询优化，比如exists语句，主查询的每一行都要做一次子查询，可以改为关联查询

SELECT name FROM users u WHERE EXISTS (SELECT 1 FROM orders o WHERE o.user\_id = u.id);

2 避免主查询 select \*，只返回需要的数据，减少传输量，优化查询性能

3 使用索引，减少数据扫描量

**表结构优化**

1 避免外键约束，因为会增加锁定和写入成本

2 增加索引

**缓存优化**

频繁读取的变化少的数据，可以考虑使用外部缓存系统

**事务和锁优化**

长事务会阻塞其他查询，尽量缩短事务执行时间

**读写分离**

通过主从复制实现读写分离，减少主库的查询压力

**硬件优化**

1 虚拟机换成物理机

2 增加内存

3 硬盘换成SSD

**定期维护**

1 定期对数据归档，提升查询性能

2 定期分析慢SQL

3 定期监控磁盘、CPU的资源使用

#### 分片

ShardingSphere

#### 分布式事务

##### 最终一致性

1. 主节点完成数据写入后，发送事件到MQ通知从节点，从节点收到通知完成数据写入并通知主节点。
2. 从节点写入失败，可以进行重试
3. 从节点多次重试依然失败，可以回滚，并发送通知给主节点
4. 主节点回滚

#### 锁

* 悲观锁：适合高冲突场景
* 乐观锁：即MVCC，支持更高的并发，事务开始时创建新版本，不锁定数据，事务提交时校验版本，版本跟预期一致，即数据没有修改则事务提交成功，否则提交失败

## 分布式数据库

### Redis

#### 集群模式

主从模式、哨兵模式、Cluster模式

主从模式：一个主节点负责写操作，一个或多个从节点负责读操作。主节点的数据自动同步到从节点，从节点不处理写操作。这种模式适用于数据备份和读写分离场景，配置简单，但主节点故障时需要手动切换。

哨兵模式：在主从复制的基础上增加了自动故障转移功能，哨兵节点负责监控主节点和从节点的状态，当主节点发生故障时，哨兵节点会自动将一个从节点提升为新的主节点，实心高可用。

Cluster模式：通过数据分片和负载均衡实现大规模数据存储和高性能。在Cluster模式下，数据分散在不同的节点上，每个节点都可以保存数据和整个集群状态，每个节点都合其他所有节点连接。Cluster模式采用无中心结构，适用于大规模数据存储和高性能场景。

#### 分布式锁

用于解决分布式环境下多个进程或多个服务对共享资源的并发操作，避免冲突

**Redis分布式锁的实现原理**

1 获取锁

SET key value NX PX expiration\_time

key是锁的唯一标识。

value是锁的值，用来确保不会被错误释放。

NX确保key仅在不存在时才会被设置

PX expiration\_time设置锁的过期时间，防止进程异常退出，锁永远不被释放

2 释放锁

if redis.get(key) == value:

redis.del(key)

通过校验value的方式，可以确保锁不会被其他客户端错误释放

**存在的问题**

锁的失效问题，任务的执行时间超过了锁的过期时间，可以通过锁续期来延长锁的有效时间

**分布式锁的使用场景**

分布式任务调度

**解决方案**

Redisson

#### 集群

键->哈希槽->节点

哈希槽只分配给主节点，主节点出现故障以后，从节点会代替失效的主节点，集群内更新哈希槽与节点的映射信息

#### 数据库一致性

无法完全保证一致，仅提供最终一致性

1 缓存数据设置过期时间，可以降低不一致性，即使应用系统挂掉，缓存也会自动失效

2 分布式场景下，使用分布式锁保证一次只有一个线程更新缓存和数据库

#### 缓存穿透击穿雪崩

穿透是请求的数据在缓存和数据库都不存在

击穿是热点数据缓存过期，导致大量请求访问数据库，可使用分布式锁来确保只有一个请求查库并写缓存，可以采用异步方式提高性能

雪崩指在某时间点，大量缓存同时失效，导致大量请求访问数据库，可设置不同过期时间解决

### ES

#### 倒排索引

正排索引是文档和词项的映射关系，倒排索引是词项到文档的映射关系。

在正排索引中，查找一个词项时，需要遍历所有的文档。

倒排索引可以快速找到某个词项出现在哪些文档中

* OceanBase
* Doris
* TIDB

### MongoDB

以JSON格式存储数据，支持嵌套结构，代替关系数据库的关联操作

## 大数据

### Hadoop

hdfs元数据表的存储方式和表结构：

NameNode的内存中有一份完整的元数据，以提高访问速度。磁盘有元数据镜像文件。表结构包含[ID、文件类型、名称、副本数、修改时间、权限、块列表]等信息。

窗口函数及使用场景：

窗口函数通常在Hadoop的hive和impala等工具中使用，是一种强大的数据分析工具。

-- 计算每个员工在其部门内的累计总数或平均薪水

SELECT

employee\_id,

department,

salary,

SUM(salary) OVER (PARTITION BY department ORDER BY salary DESC) AS running\_total,

AVG(salary) OVER (PARTITION BY department ORDER BY salary DESC) AS running\_average

FROM

employee\_data;

--检测变化趋势，LAG(salary, 1)表示前一条

SELECT

employee\_id,

department,

salary,

salary - LAG(salary, 1) OVER (PARTITION BY department ORDER BY salary\_date) AS salary\_changeFROM

employee\_data;

--识别部门内薪水前10%的员工SELECT

employee\_id,

department,

salary,

ROUND(PERCENT\_RANK() OVER (PARTITION BY department ORDER BY salary DESC), 2) AS salary\_percentileFROM

employee\_dataWHERE

ROUND(PERCENT\_RANK() OVER (PARTITION BY department ORDER BY salary DESC), 2) <= 0.1;

--识别部门内薪水前10%的员工

SELECT

employee\_id,

department,

salary,

ROUND(PERCENT\_RANK() OVER (PARTITION BY department ORDER BY salary DESC), 2) AS salary\_percentile

FROM

employee\_data

WHERE

ROUND(PERCENT\_RANK() OVER (PARTITION BY department ORDER BY salary DESC), 2) <= 0.1;

Hadoop生态中的常用数据存储格式：

行存储适合插入，但是列多的时候，会查询多余数据、效率低

列存储适合查询，不适合插入，因为多列时，不能一次性插入

行式存储 TextFile、SequenceFile、Avro、

列式存储 ORC File、Parquet File、Arrow

Hadoop生态中的资源调度器：

### Spark

## 安全

### https

服务器生成数字摘要使用哈希算法；服务器生成数字签名使用非对称加密算法；浏览器校验服务器身份使用非对称加密算法；浏览器和服务器之间的内容传输使用对称加密算法。

服务器身份验证：

1 服务器向CA申请证书

2 CA先用哈希函数加密服务器公钥得到数字摘要，再用CA的私钥加密数字摘要得到数字签名

3 浏览器使用CA的公钥解密数字签名得到数字摘要

4 浏览器使用哈希函数对服务器公钥加密得到数字摘要，比较两个数字摘要是否一致，实现服务器身份校验

服务器和浏览器确认对称加密密码：

1 浏览器验证服务器身份

2 浏览器生成对称秘钥K1

3 浏览器使用服务器公钥对K1加密，并发送给服务端

4 服务器使用私钥解密得到K1

5 双方通过K1愉快的来回发送数据