

====2020/08/21=====

一、事务隔离级别：

1. 隔离级别：

- a. 未提交读：允许脏读，可能读到其他会话中未提交事务修改的数据；
- b. 提交读：只能读到已经提交的数据，Oracle；
- c. 可重复度：在同一事务内的查询都是事务开始时刻一致的，InnoDB。消除了不可重复度，存在幻读；
- d. 序列化：串行化读，每次读都需要获得表级共享锁，读写相互都会阻塞。

====2020/08/21=====

一、进程和线程：

1. 区别：

- a. 进程是程序的一次执行，是**资源分配**的基本单位；线程是**CPU调度**的基本单位，是进程中的一条**执行流程**，线程间**共享地址空间和文件资源**；
- b. 一个进程可以包含**多个线程**；
- c. 线程的**切换、创建、上下文切换**的开销小；
- d. 当进程只有**一个线程**时，可以认为进程就**等于**线程；有**多个线程**时，线程之间**共享虚拟内存和文件资源**。

2. 上下文切换：

- a. 进程的**上下文切换**：进程间共享CPU资源，CPU从一个进程切换到另一个进程；
- b. 两个线程属于同一进程：因为虚拟内存是共享的，所以资源不变，只需要切换线程的**寄存器和私有数据**。

- 3. 进程是程序的一次执行，是资源分配的基本单元；线程是进程当中的一条执行流程，线程之间可以并发运行且共享相同的**地址空间和文件资源**，每个线程都有独立的

寄存器和栈，确保线程的控制流是相对独立的，线程是cpu调度和分派的基本单元，线程缺点是一个**线程挂掉**，进程中的其他线程也会挂掉。

4. 进程的数据结构是，PCB进程控制块，是进程的唯一标识，包含进程描述信息、进程控制信息、资源分配信息、CUP状态信息（断点处继续执行）。PCB如何组织，每个PCB通过链表的方式，把相同状态的进程链接在一起，组成队列，就绪队列、阻塞队列；另一种方式是索引表。

5. 进程的创建：**分配进程标识符，申请PCB，分配资源，加入就绪队列**

a. 分配一个唯一的**进程标识符**，并申请一个空白的**PCB进程控制块**，PCB是有限的，申请失败则创建失败；

b. 为进程**分配资源**，如果资源不足，则会进入等待状态；

c. 初始化PCB；

d. 如果进程的**就绪队列**能够接纳新进程，就插入到就绪队列，等待被调度。

6. 进程终止：**回收资源、撤销PCB，如果有子进程，会终止所有子进程**

a. 包括**正常结束、异常结束、外界干预（kill信号）**

b. **查找**终止进程的**PCB进程控制块**；

c. 如果处于执行状态，则**立即结束执行**，将**CPU资源**分配给其他进程；

d. 如果有**子进程**，则终止所有子进程；

e. 将进程**资源**归还给父进程或操作系统；

f. 将PCB从队列中删除。

7. 阻塞，当进程需要等待某一时间完成时，可以调用阻塞语句把自己阻塞等待，必须由其他进程唤醒。

8. 唤醒：从阻塞队列，插入到就绪队列。

9. 阻塞和挂起：

a. 相同点：都会释放CPU；

b. 阻塞的进程在内存中，进程等待资源时发生，

c. 挂起的进程在外存中；

10. 孤儿进程是指，父进程**退出**，子进程仍在运行，子进程将将为孤儿进程，孤儿进程被init进程收养，由init进程对他们完成回收工作；僵尸进程是指，子进程退出，父进程没有调用wait或者waitpid去获取子进程的状态信息，子进程的进程描述符仍然保存在系统中，他就是一个僵尸进程。

11. 调度算法分类：（**时钟中断**）

- a. **非抢占式调度算法**，一个进程运行，直到**阻塞或退出**，才会调用另一个进程；
- b. **抢占式调度算法**，时间片机制，在时间间隔的末端发生时钟中断，把CPU控制返回给调度程序，一个进程只允许运行某段时间，如果时间片结束，仍在运行，则**挂起**，调度程序从就绪队列中挑选另一个进程。

12. 调度原则：

- a. CPU利用率；
- b. 系统吞吐量，单位时间CPU完成进程的数量；
- c. 周转时间，进程运行时间+等待时间；
- d. 等待时间，进程处于就绪队列的等待时间；
- e. 响应时间，交互式强的应用（鼠标键盘），响应时间要短。

13. 调度算法：

- a. **先来先服务**，非抢占式，先进入就绪队列先运行；
- b. **最短作业优先调度算法**，优先选择运行时间最短的进程；
- c. **高响应比优先调度算法**，响应比=（等待时间+执行时间）/执行时间；
- d. **时间片轮转调度算法**，进程分配一个时间片，一个时间片内没有运行完的进程回到就绪队列尾部，20~50ms；
- e. **最高优先级调度算法**，静态优先级，动态优先级是随着时间推移，增加等待进程的优先级；
- f. **多级反馈队列调度算法**：
 - i. 设置多个队列，优先级从高到低，优先级高时间片短；
 - ii. 新进程放在第一级队列末尾，先来先服务原则排队等待调度，如果第一级队列的进程在规定时间内没有运行完，会转到第二级队列末尾；
 - iii. 当较高优先级的队列为空，才调度较低优先级的队列；

- iv. 进程运行时，有新进程进入较高优先级队列，则停止执行当前进程，并移入到原队列末尾，让较高优先级进程运行。
- v. 兼顾长短作业，且有较好的响应时间。

二、参考资料：

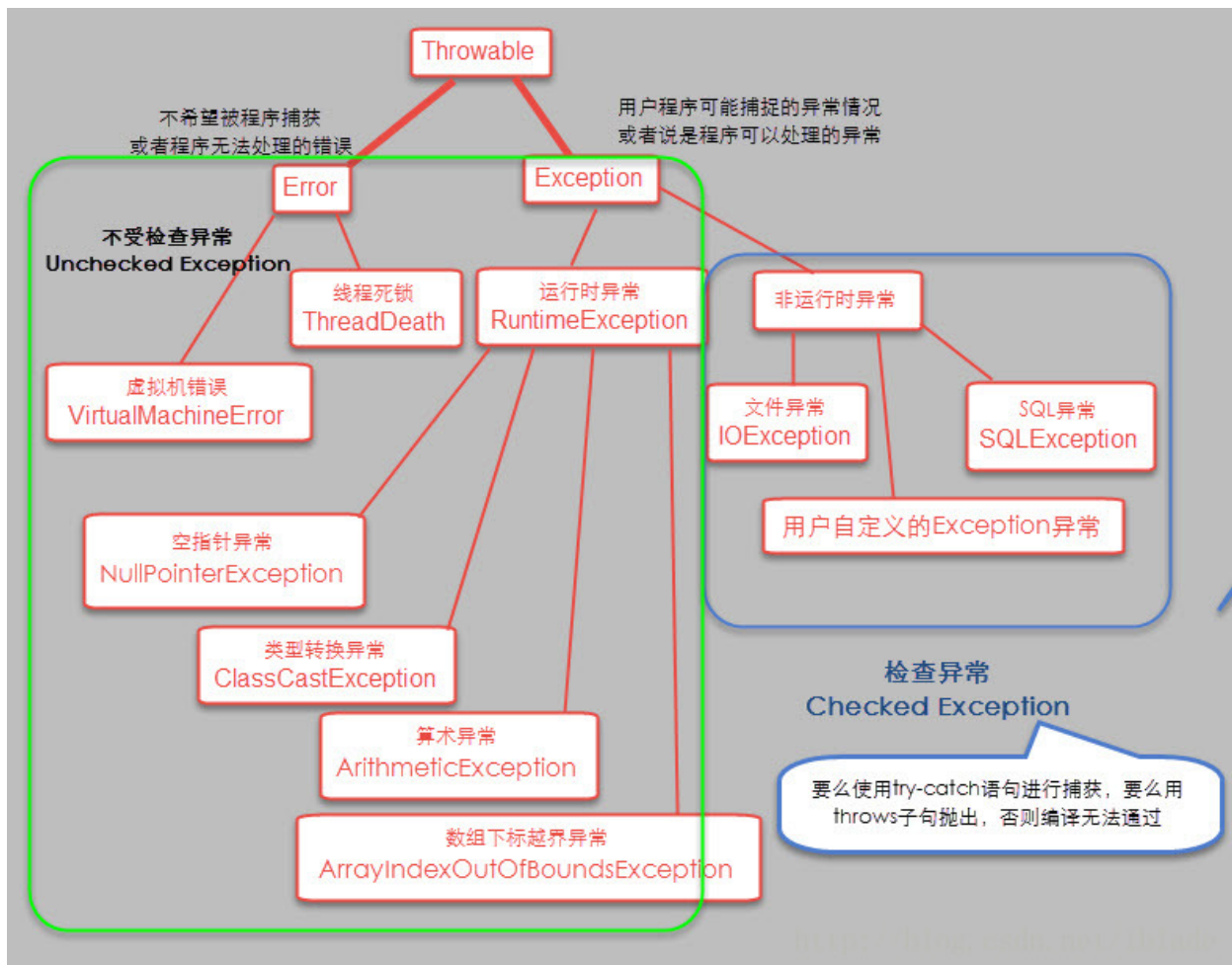
1. <https://mp.weixin.qq.com/s/52Ud2ebDbsoLztVjrd-QNA>

====2020/08/19=====

一、工厂设计模式：

1. 构造一个对象，不必关心构造对象的细节和过程，把细节和过程交给工厂类；
2. 简单工厂顾名思义，实现比较简单，只需要传入一个特定参数即可，不用知道具体的工厂实现类名，缺点就是违背了开闭原则。
3. 工厂方法和抽象工厂，遵守开闭原则，解耦了类关系。但是，扩展比较复杂，需要增加一系列的类。
4. 工厂方法和抽象工厂的区别就在于，抽象工厂关注于某一个产品族，当产品对象之间是有关联关系的一个产品族时用这种方式，而工厂方法没有产品族的概念。

二、Throwable, Error, Exception



====2020/08/18=====

一、索引的创建删除，基于mysql (<https://www.jb51.net/article/73372.htm>)

1. 索引作用：提高查询效率，适用于数据量大、查询涉及多个表。利用索引加速了where子句满足条件行的搜索，在多表连接查询时，在执行连接时加快了与其他表中的行匹配的速度。
2. 唯一索引，保证没有重复的值；主键索引，是一个唯一索引，一个表只有一个主键索引。

====2020/08/17=====

1. 权限管理：
 - a. 多级树形结构；

b. 过程:

- i. 设计数据库的表结构, id, name, parent_id (根节点为0), parent_code (所有上级节点-隔开);
- ii. 首先查询数据库, 把所有信息放到List中, 遍历list找到根节点 (parent_id=0), 从根节点出发, 查找子节点。
- iii. 执行selectChild()方法, 传入根节点, 返回根节点, 在中间对根节点操作。拿到根节点的id, 通过模糊查询parent_code找到所有子节点放到List1中, 再通过一个方法, 找到根节点直属的下一级子节点List2, 将List2中的子节点加到根节点的children上, 再对list2中的每个子节点selectChild()查找其子节点, 递归调用, 能将孙子节点加到子节点的children上, 遍历完所有子节点, return回来拿到根节点。

2. 聚簇索引和非聚簇索引:

- a. 聚簇索引的索引和数据保存在一个文件, 索引顺序和数据物理存放数据一致, 一般使用主键作为索引, 主键自增使索引结构紧凑;

====2020/08/14====

1. 垃圾回收方式:

- a. 标记清除: 两次扫描, 第一次进行标记, 第二次进行回收, 适用于垃圾少;
- b. 复制收集: 一次扫描, 准备新空间, 存活复制到新空间, 适用于垃圾比例大。有局部性优点, 在复制的过程中, 会按照**对象被引用**

的顺序将对象复制到新空间，于是，关系较近的对象被放在距离近的内存空间可能性高，内存缓存有更高的效率；

c. 引用计数：每个对象有一个引用计数，对象的引用增加，计数增加；引用计数为0，则回收对象；缺点：循环引用，不适合并行；

2. char和varchar：

a. 定长和变长；char是**固定长度**，插入长度小于定长时，会用**空格补齐**；varchar时按**实际长度存储**；因此char的速度快，**空间换时间**；

b. 存储容量；char最多存**255个字符**，varchar在**5.0**以前是255字符，在5.0以后是**65532字节**；

c. varchar2支持**null**；

d. 对于进程修改长度的数据，varchar会产生**行迁移**；一行数据存在一个block中，修改后block空间不足以存储，产生行迁移，数据库会将整行数据迁移到新的block中；行链接，初始插入一行数据，大小大于block，会链接多个block开存储这一行。

3. 工厂设计模式：

a. 建造一个工厂来创建对象；

b. 构造对象的实例，而不用关系构造对象实例的细节和过程。

4. hashMap、hasgTable、concurrentHashHap：

a. hashMap：数组+链表；

b. hashTable：通过synchronized来保证线程安全；

c. concurrentHashMap：线程安全，通过**锁分段技术**提高并发访问率，hashTable在并发环境下效率低，是因为所有的hashTable线程都必须竞争同一把锁；concurrentHashMap使用锁分段技术，将数据分成小段的存储，给每一段数据配一把锁，一个线程占用锁访问一个数据，其他分段的数据还能够被访问。

5. spring：

a. IOC（控制反转，Inversion ofController）：把对象的控制权交给容器，通过容器来实现对象的装配和管理；

b. AOP（面向切面编程，Aspect-Oriented Programing）：把通用的功能提取出来，织入到应用程序中，比如事务、权限、日志；

6. 孤儿进程和僵尸进程：

- a. 孤儿进程是指，父进程退出，子进程仍在运行，子进程将将为孤儿进程，孤儿进程被init进程收养，由init进程对他们完成回收工作；僵尸进程是指，子进程退出，父进程没有调用wait或者waitpid去获取子进程的状态信息，子进程的进程描述符仍然保存在系统中，他就是一个僵尸进程。
- b. 孤儿进程：一个父进程退出，而它的一个或多个子进程还在运行，那么那些子进程将成为孤儿进程。孤儿进程将被init进程所收养，并由init进程对它们完成状态收集工作。
- c. 僵尸进程：一个进程使用fork创建子进程，如果子进程退出，而父进程并没有调用wait或waitpid获取子进程的状态信息，那么子进程的进程描述符仍然保存在系统中。这种进程称之为僵尸进程。

7. 聚簇索引和非聚簇索引

- a. 聚集索引包含索引和数据，索引的叶子节点就是对应的数据。索引顺序和表中记录的物理顺序是一致的。
- b. 非聚集索引将索引和数据分开，索引的叶子节点指向数据的对应行，等于做了一个映射。索引顺序和物理顺序不一致。
- c. 一个表只能有一个聚集索引，通常默认是主键。
- d. 聚簇索引的顺序就是数据的物理存储顺序，非聚簇索引的索引顺序和物理顺序无关，因此只能由一个聚簇索引；在B+树中，聚簇索引的叶子节点就是数据节点，非聚簇索引的叶子节点仍然是索引节点，只不过由一个指针指向对应的数据块。
- e. MyISAM索引文件和数据文件是分离的，索引文件仅保存数据记录的地址。而在InnoDB中，表数据文件本身就是按B+树组织的一个索引结构，这棵树的叶子节点的data域保存了完整的数据记录。
- f. InnoDB的二级索引和主键索引有很大不同，InnoDB的二级索引的叶子节点包含主键值，而不是行指针（row pointers），减小移动数据维护二级索引的开销，不需要更新索引的行指针。（列值=索引值=主键值）
- g. InnoDB的二级索引叶子节点存放key字段+主键值，myisam存放的是列值与行号的组合。

h. 主索引是系统创建，二级索引是我们自己创建；主索引是表的主键；

====2020/08/13====

1. 进程和线程：

- a. 进程是程序的一次执行，是资源分配的基本单元；
- b. 线程是cpu调度和分派的基本单元。

2. 状态：

- a. 线程：创建，就绪，运行，阻塞，死亡；New, Runnable, Running, Blocked, Dead；
- b. 进程：创建，就绪，运行，阻塞，结束；

3. blocked, waiting, waiting-timed：

- a. 阻塞状态等待事件发生，转换为就绪状态；
- b. blocked：等待monitor lock；
- c. waiting：等待notify；
- d. waiting-timed：等待notify或者定时器数到0；

4. 文件描述符：fd (file descriptor) ；linux中每打开一个文件，都有一个小的整数与之对应，就是文件描述符，0标准输入，1标准输出，2标准保存输出，<输入重定向符，>输出重定向符；

5. IO多路复用：通过一种机制，监视多个文件描述符，一旦某个文件描述符就绪，就能通知程序进行相应的IO操作。数据从内核到用户空间。

6. IO多路复用模型：

- a. 多个io复用一条线程；
- b. select：轮询；
- c. poll：最大连接数无上限；
- d. epoll：事件通知。

7. select：

- a. select函数，返回就绪的文件描述符fd的个数，找到就绪的文件描述符，保存在fdset中。每次调用select，需要轮询一遍fd，查看

就绪状态；且支持的最大fd数量有限，32位系统默认是1024；需要把fdset拷贝从用户态拷贝到内核态，开销大；

b. poll：不存在最大文件描述符限制；

c. epoll：事件通知的方式。包含epoll_create, epoll_ctl, epoll_wait三个方法；

i. epoll_create：创建一个句柄（类似于指针），占用一个fd；

ii. epoll_ctl：注册监听事件，把所有fd拷贝进内核一次，并为每一个fd指定一个回调函数，不需要每次轮询遍历fd；当fd就绪，会调用回调函数，把就绪的文件描述符和事件加入一个就绪链表，并拷贝到用户空间内存，应用程序不用亲自从内核拷贝。

iii. epoll_wait：监听epoll_ctl中注册的fd，在就绪链表中查看有没有就绪的fd，不用遍历fd。两种工作方式；

1. 水平触发：默认工作方式，

epoll_wait检测到fd就绪，通知程序，不会立刻处理，下次epoll还会通知；

2. 边缘触发：epoll_wait通知会被立刻处理，下次不会通知；

8. 同步异步、阻塞非阻塞：

a. 同步异步：描述的是用户线程和内核的交互方式，同步是指线程发起io请求后需要等待或者轮询，内核io操作完成后才能继续执行；异步是指用户线程发起io请求后仍然继续执行，当内核io完成后会通知用户线程，或者调用用户线程注册的回调函数。

b. 阻塞非阻塞：描述用户线程调用内核io的方式：阻塞是指io操作彻底完成后才返回到用户空间；非阻塞指io操作被调用后，立刻返

回给用户一个状态值，无需等待io操作彻底完成。

9. io同步阻塞，同步非阻塞，多路复用：

- a. 同步阻塞io：内核进行io操作时，用户线程阻塞；
- b. 同步非阻塞：用户线程在发起io请求后立即返回，然后进行轮询，不断发起io请求，知道数据准备完成后，才正在进行io操作；
- c. io多路复用：建立在select函数基础上，使用select函数避免同步非阻塞io的轮询等待过程；用户将需要io操作的socket添加到select中，线程阻塞等待select调用返回，当数据准备完成时，socket被激活，select函数返回，用户线程发起io请求，完成io操作。优势是用户可以在一个线程内同时处理多个socket的io请求。用户注册多个socket，不断调用select读取被激活的socket，同一线程同时处理多个io请求。
- d. 异步io：内核读取数据，放在用户线程缓存区中，内核io完成后通知用户线程直接使用即可。

10. HashSet和TreeSet：

- a. HashSet是哈希表+红黑树，TreeSet是红黑树；
- b. HashSet允许空值，无序存储；自定义类实现TreeSet，需要实现Comparable接口；
- c. HashSet的add、remove、contains时间复杂度 $O(1)$ ，TreeSet是 $O(\log n)$ ；

11. 集合线程安全：vector、stack、hashtable、枚举；

12. 适用于查找的数据结构：

13. mysql高并发：

- a. 代码中sql语句；
- b. 数据库字段、索引；
- c. 加缓存，redis/memcache；
- d. 读写分离，主从复制；
- e. 分区表；
- f. 垂直拆分，解耦模块；
- g. 水平切分；

14. 查找数据结构：

基于线性表的查找：

数组的顺序查找： $O(1)$

根据下标随机访问的时间复杂度为 $O(1)$ ；

二分查找： $O(\log_2 n)$

分块查找：介于顺序查找和二分查找之间

跳跃链表： $O(\log_2 n)$

基于树的查找：

二叉排序树： $O(\log_2 n)$

平衡二叉树： $O(\log_2 n)$

B-树： $O(\log_2 n)$

B+树： $O(\log_{1.44} n)$

红黑树；

堆；

计算式查找：

哈希查找： $O(1)$

====2020/08/13====

1. 24点问题：

a. what：4个数，加减乘除得到24，返回true，否则false。

2. 文本传输：

a. 服务端：

- i. 创建服务器套接字并等待客户请求；
- ii. 收到请求并建立连接；
- iii. 按行读取客户端数据并写入到文件l；
- iv. 完成后向客户端发送响应。

b. 客户端：

- i. 创建套接字；
- ii. 按行读取文本文件并发送；

====2020/08/12====

1. 适配器模式：

a. 定义：将一个类的接口转换成客户端需要的另一个接口，主要目的是**兼容性**，让原本接口不匹配的两个类协同工作。

b. 角色：目标接口，被适配者，适配器。

c. 通过适配器类，继承源角色，实现目标角色的接口，在适配器类中进行具体实现，达到适配的目的。

d. 类、对象、接口 适配器：

i. 类适配器：通过继承来实现，继承源角色，实现目标目标角色接口；

ii. 对象适配器：适配器拥有源角色实例，通过组合来实现适配功能，持有源角色，实现目标接口；

iii. 接口适配器：接口中有多个方法，用抽象类实现这个接口和方法，在创建子类时，只需要重写其中几个方法就行。

2. 装饰者模式：

a. 定义：以透明动态的方式来动态扩展对象的功能，是继承关系的一种代替方案。

b. 角色：抽象类，抽象装饰者，装饰者具体实现。

c. 一个抽象类有A方法，定义一个类作为抽象装饰者继承该抽象类，再创建具体装饰者类继承抽象装饰者类，并对其进行方法扩展，不用改变原来层次结构。

3. 适配器模式，装饰者模式，外观模式，区别：

- a. 适配器模式将对象包装起来改变其接口;
- b. 装饰者模式包装对象扩展其功能;
- c. 外观模式保证对象简化其接口。

4. 代理模式:

a. what: **给某个对象提供一个代理对象，由代理对象控制该对象的引用。**

b. why:

i. 中介隔离作用，在客户类和委托对象之间，起到中介作用;

ii. 开闭原则，增加功能，对扩展开发，对修改封闭，给代理类增加新功能。

c. where: 需要隐藏某个类，使用代理模式。

d. how: 代理角色、目标角色、被代理角色，**静态代理，动态代理**;

i. 静态代理:

1. what: 代理类创建实例并调用方法，在程序运行前，代理类已经创建好了;

2. why:

a. 优点: 开闭原则，功能扩展;

b. 缺点: **接口发生改变，代理类也需要修改。**

3. where: 需要代理某个类。

4. how: 代理对象和被代理对象实现相同接口, 通过调用代理对象的方法来调用目标对象。

ii. 动态代理:

1. what: 程序运行时通过反射机制动态创建代理类;

2. why:

a. 优点: 不需要继承父类, 利用反射机制;

b. 缺点: 目标对象需要实现接口。

3. where: 代理某个类;

4. how: 实现InvocationHandler接口, 重写invoke方法, 返回值时被代理接口的一个实现类。

iii. Cglib代理:

1. what: 通过字节码创建子类, 在子类中采用方法拦截来拦截父类的方法调用, 织入横切逻辑, 完成动态代理。

2. why:

a. 优点：不需要接口；

b. 缺点：对final无效。

3. where：不需要接口，代理。

a. SpringAOP中，加入容器的目标对象有接口，用动态代理；

b. 目标对象没有接口，用CGLib代理。

4. how：字节码。

5. 接口和抽象类：

a. 相同点：

i. 不能直接实例化；

ii. 包含抽象方法，则必须实现。

b. 不同点：

i. 继承extends只能支持一个类抽象类，实现implements可以实现多个接口；

ii. 接口不能为普通方法提供方法体，接口中普通方法默认为抽象方法；

iii. 接口中成员变量是public static final，抽象类任意；

iv. 接口不能包含构造器、初始化块。