

尚硅谷高级技术之 **JUC** 高并发编程

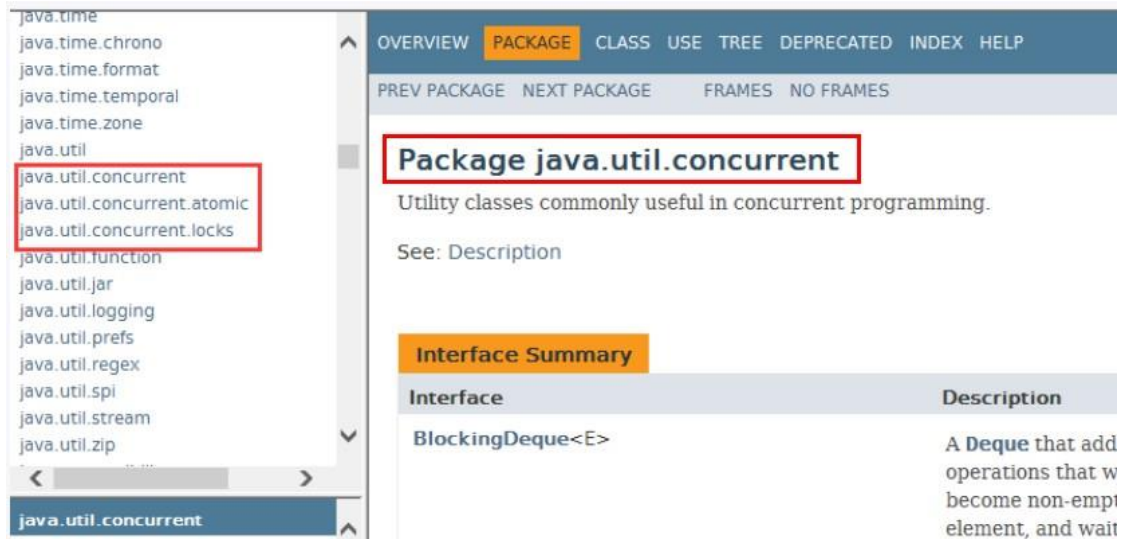
• 课程内容概览

- 1、什么是 JUC
- 2、Lock 接口
- 3、线程间通信
- 4、集合的线程安全
- 5、多线程锁
- 6、Callable 接口
- 7、JUC 三大辅助类: CountDownLatch CyclicBarrier Semaphore
- 8、读写锁: ReentrantReadWriteLock
- 9、阻塞队列
- 10、ThreadPool 线程池
- 11、Fork/Join 框架
- 12、CompletableFuture

1 什么是 JUC

1.1 JUC 简介

在 Java 中，线程部分是一个重点，本篇文章说的 JUC 也是关于线程的。JUC 就是 `java.util.concurrent` 工具包的简称。这是一个处理线程的工具包，JDK 1.5 开始出现的。

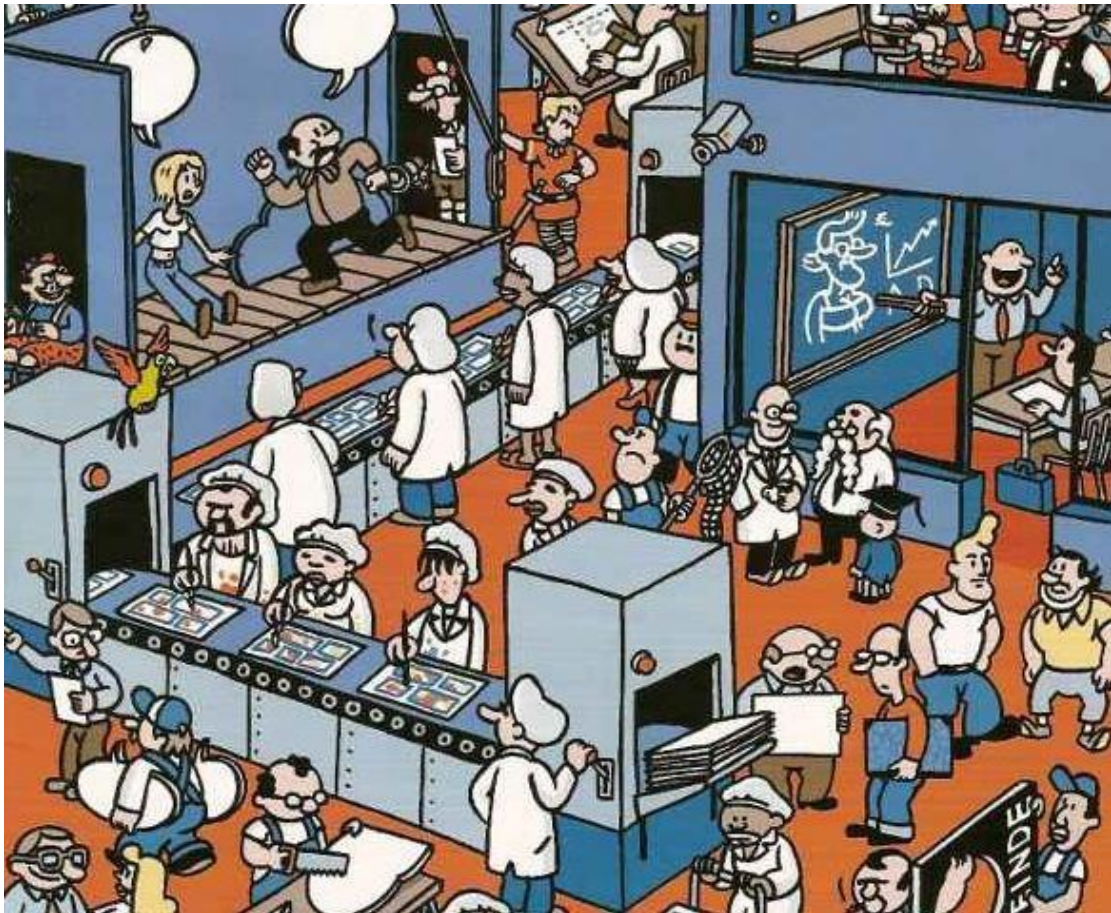


1.2 进程与线程

进程 (Process) 是计算机中的程序关于某数据集合上的一次运行活动，是系统进行资源分配和调度的基本单位，是操作系统结构的基础。在当代面向线程设计的计算机结构中，进程是线程的容器。程序是指令、数据及其组织形式的描述，进程是程序的实体。是计算机中的程序关于某数据集合上的一次运行活动，是系统进行资源分配和调度的基本单位，是操作系统结构的基础。程序是指令、数据及其组织形式的描述，进程是程序的实体。



线程 (thread) 是操作系统能够进行运算调度的最小单位。它被包含在进程之中，是进程中的实际运作单位。一条线程指的是进程中一个单一顺序的控制流，一个进程中可以并发多个线程，每条线程并行执行不同的任务。



总结来说:

进程：指在系统中正在运行的一个应用程序；程序一旦运行就是进程；进程——资源分配的最小单位。

线程：系统分配处理器时间资源的基本单元，或者说进程之内独立执行的一个单元执行流。线程——程序执行的最小单位。

1.3 线程的状态

1.3.1 线程状态枚举类

Thread.State

```
public enum State {
    /**
     * Thread state for a thread which has not yet started.
     */
    NEW, (新建)
```

```
/**
 * Thread state for a runnable thread. A thread in the runnable
 * state is executing in the Java virtual machine but it may
 * be waiting for other resources from the operating system
 * such as processor.
 */
    RUNNABLE,
    (准备就绪)

/**
 * Thread state for a thread blocked waiting for a monitor lock.
 * A thread in the blocked state is waiting for a monitor lock
 * to enter a synchronized block/method or
 * reenter a synchronized block/method after calling
 * {@link Object#wait() Object.wait}.
 */
    BLOCKED,
    (阻塞)

/**
 * Thread state for a waiting thread.
 * A thread is in the waiting state due to calling one of the
 * following methods:
 * <ul>
 * <li>{@link Object#wait() Object.wait} with no timeout</li>
 * <li>{@link #join() Thread.join} with no timeout</li>
 * <li>{@link LockSupport#park() LockSupport.park}</li>
 * </ul>
 *
 * <p>A thread in the waiting state is waiting for another thread to
 * perform a particular action.
 *
 * For example, a thread that has called <tt>Object.wait()</tt>
 * on an object is waiting for another thread to call
 * <tt>Object.notify()</tt> or <tt>Object.notifyAll()</tt> on
 * that object. A thread that has called <tt>Thread.join()</tt>
 * is waiting for a specified thread to terminate.
 */
    WAITING,
    (不见不散)

/**
 * Thread state for a waiting thread with a specified waiting time.
 * A thread is in the timed waiting state due to calling one of
 * the following methods with a specified positive waiting time:
 * <ul>
 * <li>{@link #sleep Thread.sleep}</li>
```

```
* <li>{@link Object#wait(long) Object.wait} with timeout</li>
* <li>{@link #join(long) Thread.join} with timeout</li>
* <li>{@link LockSupport#parkNanos LockSupport.parkNanos}</li>
* <li>{@link LockSupport#parkUntil LockSupport.parkUntil}</li>
* </ul>
*/
TIMED_WAITING, (过时不候)

/**
 * Thread state for a terminated thread.
 * The thread has completed execution.
 */
TERMINATED;(终结)
}
```

1.3.2 wait/sleep 的区别

(1) sleep 是 Thread 的静态方法，wait 是 Object 的方法，任何对象实例都能调用。

(2) sleep 不会释放锁，它也不需要占用锁。wait 会释放锁，但调用它的前提是当前线程占有锁(即代码要在 synchronized 中)。

(3) 它们都可以被 interrupted 方法中断。

1.4 并发与并行

1.4.1 串行模式

串行表示所有任务都——按先后顺序进行。串行意味着必须先装完一车柴才能运送这车柴，只有运送到了，才能卸下这车柴，并且只有完成了这整个三个步骤，才能进行下一个步骤。

串行是一次只能取得一个任务，并执行这个任务。

1.4.2 并行模式

并行意味着可以同时取得多个任务，并同时去执行所取得的这些任务。并行模式相当于将长长的一条队列，划分成了多条短队列，所以并行缩短了任务队列

的长度。并行的效率从代码层次上强依赖于多进程/多线程代码，从硬件角度上则依赖于多核 CPU。

1.4.3 并发

并发(concurrent)指的是多个程序可以同时运行的现象，更细化的是**多进程可以同时运行或者多指令可以同时运行**。但这不是重点，在描述并发的时候也不会去扣这种字眼是否精确，==并发的重点在于它是一种现象==，==并发描述的是多进程同时运行的现象==。但实际上，对于单核心 CPU 来说，同一时刻只能运行一个线程。所以，这里的"同时运行"表示的不是真的同一时刻有多个线程运行的现象，这是并行的概念，而是提供一种功能让用户看来多个程序同时运行起来了，但实际上这些程序中的进程不是一直霸占 CPU 的，而是执行一会停一会。

要解决大并发问题，通常是将大任务分解成多个小任务，由于操作系统对进程的调度是随机的，所以切分成多个小任务后，可能会从任一小任务处执行。这可能会出现一些现象：

- 可能出现一个小任务执行了多次，还没开始下个任务的情况。这时一般会采用队列或类似的数据结构来存放各个小任务的成果
- 可能出现还没准备好第一步就执行第二步的可能。这时，一般采用多路复用或异步的方式，比如只有准备好产生了事件通知才执行某个任务。
- 可以多进程/多线程的方式并行执行这些小任务。也可以单进程/单线程执行这些小任务，这时很可能要配合多路复用才能达到较高的效率

1.4.4 小结(重点)

并发：同一时刻**多个线程在访问同一个资源**，多个线程对一个点

例子：春运抢票 电商秒杀...

并行：**多项工作一起执行**，之后再汇总

例子：泡方便面，电水壶烧水，一边撕调料倒入桶中

1.5 管程 锁

管程(monitor)是保证了**同一时刻只有一个进程在管程内活动**,即管程内定义的操作在同一时刻只被一个进程调用(由编译器实现).但是这样并不能保证进程以设计的顺序执行

JVM 中同步是基于进入和退出管程(monitor)对象实现的,每个对象都会有一个管程(monitor)对象,管程(monitor)会随着java 对象一同创建和销毁

执行线程首先要持有管程对象,然后才能执行方法,当**方法完成之后会释放管程**,方法在执行时候会持有管程,其他线程无法再获取同一个管程

1.6 用户线程和守护线程

用户线程:平时用到的普通线程,自定义线程

守护线程:运行在后台,是一种特殊的线程,比如垃圾回收

当主线程结束后,用户线程还在运行,JVM 存活

如果没有用户线程,都是守护线程,JVM 结束

2 Lock 接口

多线程编程步骤:

第一步 创建资源类,在资源类创建属性和操作方法

空调

2.1 Synchronized

2.1.1 Synchronized 关键字回顾

第二步 创建多个线程,调用资源类的操作方法

synchronized 是 Java 中的关键字,是一种同步锁。它修饰的对象有以下几种:

1. 修饰一个代码块,被修饰的代码块称为同步语句块,其作用的范围是大括号{}括起来的代码,作用的对象是调用这个代码块的对象;
 2. 修饰一个方法,被修饰的方法称为同步方法,其作用的范围是整个方法,作用的对象是调用这个方法的对象;
- 。虽然可以使用 synchronized 来定义方法,但synchronized 并不属于方法定义的一部分,因此, synchronized 关键字**不能被继承**。如果在父类中的某个方法使用了 synchronized 关键字,而在子类中覆盖了这个方法,在子类中的这个方法默认情况下并不是同步的,而必须显式地在子类的这个方法中加上 synchronized 关键字才可以。当然,还可以在子类方法中调用父类中相应的方法,这样虽然子类中的方法不是同步的,但子类调用了父类的同步方法,因此,子类的方法也就相当于同步了。

3. 修改一个静态的方法，其作用的范围是整个静态方法，作用的对象是这个类的所有对象；
4. 修改一个类，其作用的范围是 `synchronized` 后面括号括起来的部分，作用主的对象是这个类的所有对象。

2.1.2 售票案例

```
class Ticket {  
    //票数  
    private int number = 30;  
    //操作方法：卖票  
    public synchronized void sale() {  
        //判断：是否有票  
        if(number > 0)  
            { System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 卖出：  
            "+(number--)+" 剩下："+number);  
            }  
    }  
}
```

如果一个代码块被 `synchronized` 修饰了，当一个线程获取了对应的锁，并执行该代码块时，其他线程便只能一直等待，等待获取锁的线程释放锁，而这里获取锁的线程释放锁只会有两种情况：

- 1) 获取锁的线程执行完了该代码块，然后线程释放对锁的占有；
- 2) 线程执行发生异常，此时 JVM 会让线程自动释放锁。

那么如果这个获取锁的线程由于要等待 IO 或者其他原因（比如调用 `sleep` 方法）被阻塞了，但是又没有释放锁，其他线程便只能干巴巴地等待，试想一下，这多么影响程序执行效率。

因此就需要有一种机制可以不让等待的线程一直无期限地等待下去（比如只等待一定的时间或者能够响应中断），通过 `Lock` 就可以办到。

2.2 什么是Lock

`Lock` 锁实现提供了比使用同步方法和语句可以获得的更广泛的锁操作。它们允许更灵活的结构，可能具有非常不同的属性，并且可能支持多个关联的条件对象。`Lock` 提供了比 `synchronized` 更多的功能。

Lock 与的 `Synchronized` 区别

- Lock 不是 Java 语言内置的，synchronized 是 Java 语言的关键字，因此是内置特性。Lock 是一个类，通过这个类可以实现同步访问；
- Lock 和 synchronized 有一点非常大的不同，采用 synchronized 不需要用户去手动释放锁，当 synchronized 方法或者 synchronized 代码块执行完之后，系统会自动让线程释放对锁的占用；而 Lock 则必须要用户去手动释放锁，如果没有主动释放锁，就有可能导致出现死锁现象。

2.2.1 Lock 接口

```
public interface Lock
{
    void lock();
    void lockInterruptibly() throws InterruptedException;
    boolean tryLock();
    boolean tryLock(long time, TimeUnit unit) throws InterruptedException;
    void unlock();
    Condition newCondition();
}
```

下面来逐个讲述 Lock 接口中每个方法的使用

2.2.2 lock

lock()方法是平常使用得最多的一个方法，就是用来获取锁。如果锁已被其他线程获取，则进行等待。

采用 Lock，必须主动去释放锁，并且在发生异常时，不会自动释放锁。因此一般来说，使用 Lock 必须在 try{}catch{}块中进行，并且将释放锁的操作放在 finally 块中进行，以保证锁一定被被释放，防止死锁的发生。通常使用 Lock 来进行同步的话，是以下面这种形式去使用的：

```
Lock lock = ...;
lock.lock();
try{
    //处理任务
}catch(Exception ex){

}finally{
```

```
lock.unlock(); //释放锁
}
```

2.2.3 newCondition

关键字 `synchronized` 与 `wait()/notify()` 这两个方法一起使用可以实现等待/通知模式，`Lock` 锁的 `newCondition()` 方法返回 `Condition` 对象，`Condition` 类也可以实现等待/通知模式。

用 `notify()` 通知时，JVM 会随机唤醒某个等待的线程，使用 `Condition` 类可以进行选择性通知，`Condition` 比较常用的两个方法：

- **wait**
`await()` 会使当前线程等待，同时会释放锁，当其他线程调用 `signal()` 时，线程会重新获得锁并继续执行。
- **notify**
`signal()` 用于唤醒一个等待的线程。

==注意：在调用 `Condition` 的 `await()/signal()` 方法前，也需要线程持有相关的 `Lock` 锁，调用 `await()` 后线程会释放这个锁，在 `signal()` 调用后会从当前 `Condition` 对象的等待队列中，唤醒一个线程，唤醒的线程尝试获得锁，一旦获得锁成功就继续执行。==

2.3 ReentrantLock

`ReentrantLock`，意思是“可重入锁”，关于可重入锁的概念将在后面讲述。

`ReentrantLock` 是唯一实现了 `Lock` 接口的类，并且 `ReentrantLock` 提供了更多的方法。下面通过一些实例看具体看一下如何使用。

```
public class Test {
    private ArrayList<Integer> arrayList = new ArrayList<Integer>();
    public static void main(String[] args) {
        final Test test = new Test();

        new
        Thread(){ public
        void run() {
            test.insert(Thread.currentThread());
        }
    }.start();
}
```

```
    }.start();

    new
        Thread(){ public
            void run() {
                test.insert(Thread.currentThread());
            };
        }.start();
}

public void insert(Thread thread) {
    Lock lock = new ReentrantLock(); //注意这个地方
    lock.lock();
    try {
        System.out.println(thread.getName()+"得到了锁");
        for(int i=0;i<5;i++) {
            arrayList.add(i);
        }
    } catch (Exception e) {
        // TODO: handle exception
    } finally {
        System.out.println(thread.getName()+"释放了锁");
        lock.unlock();
    }
}
}
```

2.4 ReadWriteLock

ReadWriteLock 也是一个接口，在它里面只定义了两个方法：

```
public interface ReadWriteLock {

    /**
     * Returns the lock used for reading.
     *
     * @return the lock used for reading.
     */
}
```

```
Lock readLock();

/**
 * Returns the lock used for writing.
 *
 * @return the lock used for writing.
 */
Lock writeLock();
}
```

一个用来获取读锁，一个用来获取写锁。也就是说将文件的读写操作分开，分成 2 个锁来分配给线程，从而使得多个线程可以同时进行读操作。下面的 [ReentrantReadWriteLock](#) 实现了 [ReadWriteLock](#) 接口。

`ReentrantReadWriteLock` 里面提供了很多丰富的方法，不过最主要的有两个方法：`readLock()`和 `writeLock()`用来获取读锁和写锁。

下面通过几个例子来看一下 `ReentrantReadWriteLock` 具体用法。

假如有多个线程要同时进行读操作的话，先看一下 `synchronized` 达到的效果：

```
public class Test {

    private ReentrantReadWriteLock rwl = new
ReentrantReadWriteLock();

    public static void main(String[] args)
    {final Test test = new Test();

    new
        Thread(){ public
            void run() {
```

```
        test.get(Thread.currentThread());
    };
}.start();

new
    Thread(){ public
        void run() {
            test.get(Thread.currentThread());
        };
    }.start();

}

public synchronized void get(Thread thread)
{ long start = System.currentTimeMillis();
  while(System.currentTimeMillis() - start <= 1) {
      System.out.println(thread.getName()+"正在进行读操作");
  }
  System.out.println(thread.getName()+"读操作完毕");
}
}
```

而改成用读写锁的话：

```
public class Test {
```



```
private ReentrantReadWriteLock rwl = new
ReentrantReadWriteLock();

public static void main(String[] args)
{final Test test = new Test();

new
    Thread(){ public
    void run() {
        test.get(Thread.currentThread());
    };
}.start();

new
    Thread(){ public
    void run() {
        test.get(Thread.currentThread());
    };
}.start();

}

public void get(Thread thread)
{rwl.readLock().lock();

try {

    long start = System.currentTimeMillis();
```

```
while(System.currentTimeMillis() - start <= 1)
    { System.out.println(thread.getName()+"正在进行读操作
      ");
    }

    System.out.println(thread.getName()+"读操作完毕");
} finally
    { rwl.readLock().unlock();
    }
}
```

说明 thread1 和 thread2 在同时进行读操作。这样就大大提升了读操作的效率。

==注意==

- 如果有一个线程已经占用了读锁，则此时其他线程如果要申请写锁，则申请写锁的线程会一直等待释放读锁。
- 如果有一个线程已经占用了写锁，则此时其他线程如果申请写锁或者读锁，则申请的线程会一直等待释放写锁。

2.5 小结(重点)

Lock 和 synchronized 有以下几点不同：

1. Lock 是一个接口，而 synchronized 是 Java 中的关键字，synchronized 是内置的语言实现；
2. **synchronized 在发生异常时，会自动释放线程占有的锁**，因此不会导致死锁现象发生；而 Lock 在发生异常时，如果没有主动通过 `unlock()` 去释放锁，则很可能造成死锁现象，因此**使用 Lock 时需要在 finally 块中释放锁**；
3. **Lock 可以让等待锁的线程响应中断**，而 **synchronized 却不行**，使用 synchronized 时，等待的线程会一直等待下去，不能够响应中断；

4. 通过 Lock 可以知道有没有成功获取锁，而 synchronized 却无法办到。
5. Lock 可以提高多个线程进行读操作的效率。

在性能上来说，如果竞争资源不激烈，两者的性能是差不多的，而当竞争资源非常激烈时（即有大量线程同时竞争），此时 Lock 的性能要远远优于 synchronized。

3 线程间通信

线程间通信的模型有两种：共享内存和消息传递，以下方式都是基本这两种模型来实现的。我们来基本一道面试常见的题目来分析

场景---两个线程，一个线程对当前数值加 1，另一个线程对当前数值减 1,要求用线程间通信

第一步 创建资源类，在资源类创建属性和操作方法

3.1 synchronized 方案

第二步 在资源类操作方法

(1) 判断

(2) 干活

(3) 通知

第三步 创建多个线程，调用资源类的操作方法

```
package com.atguigu.test;

/**
 * volatile 关键字实现线程交替加减
 */
public class TestVolatile {

    /**
     * 交替加减
     * @param args
     */
    public static void main(String[]
        args){ DemoClass demoClass = new
        DemoClass();new Thread(){->{
            for (int i = 0; i < 5; i++) {
```

```
        demoClass.increment();
    }
}, "线程 A").start();

new Thread() ->{
    for (int i = 0; i < 5; i++)
        { demoClass.decrement();
        }
}, "线程 B").start();
}
}
```

package com.atguigu.test;

```
class DemoClass{
    //加减对象
    private int number = 0;

    /**
     * 加 1
     */
    public synchronized void increment()
    {try {
        while (number != 0){this.wait();
        }
        number++;
    }
```

synchronized + wait + notify
lock + condition.await + condition.signal

使用while 而不是 if 来解决虚假唤醒的问题。

```
        System.out.println("----- " + Thread.currentThread().getName() + "加一成  
功----- ,值为:" + number);  
  
        notifyAll();  
  
    }catch (Exception  
        e){ e.printStackTrace(  
            );  
        }  
    }  
  
    /**  
     * 减一  
     */  
    public synchronized void  
        decrement(){try {  
            while (number ==  
                0){this.wait();  
            }  
            number--;  
  
            System.out.println("----- " + Thread.currentThread().getName() + "减一成  
功----- ,值为:" + number);  
  
            notifyAll();  
        }catch (Exception  
            e){ e.printStackTrace(  
                );  
            }  
        }  
    }
```

3.2 Lock 方案

```
package com.atguigu.test;

import java.util.concurrent.locks.Condition;
import java.util.concurrent.locks.Lock;
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;

class DemoClass{

    //加减对象
    private int number = 0;

    //声明锁
    private Lock lock = new ReentrantLock();

    //声明钥匙
    private Condition condition = lock.newCondition();

    /**
     * 加 1
     */
    public void increment()
    {try {
        lock.lock();
        while (number !=
            0){condition.await
            ();
        }
        number++;
    }
```



```
        System.out.println("----- " + Thread.currentThread().getName() + "加一成功-----,值为:" + number);

        condition.signalAll();

    }catch (Exception

        e){ e.printStackTrace(

            );

        }finally {

            lock.unlock();

        }

    }

}

/**
 * 减一
 */

public void

decrement(){try {

    lock.lock();

    while (number ==

        0){condition.await(

            );

        }

        number--;

        System.out.println("----- " + Thread.currentThread().getName() + "减一成功-----,值为:" + number);

        condition.signalAll();

    }catch (Exception

        e){ e.printStackTrace(

            );

        }finally {

            lock.unlock();
```

```
    }  
  }  
}
```

3.4 线程间定制化通信

4.4.1 案例介绍

==问题: A 线程打印 5 次 A, B 线程打印 10 次 B, C 线程打印 15 次 C,按照此顺序循环 10 轮==

4.4.2 实现流程

三个线程依次执行各自的方法，所以需要定义三种方法。

```
package com.atguigu.test;  
  
import java.util.concurrent.locks.Condition;  
import java.util.concurrent.locks.Lock;  
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;  
  
class DemoClass{  
    //通信对象:0--打印 A 1---打印 B 2 --- 打印 C  
    private int number = 0;  
    //声明锁  
    private Lock lock = new ReentrantLock();  
    //声明钥匙 A  
    private Condition conditionA = lock.newCondition();  
    //声明钥匙 B  
    private Condition conditionB = lock.newCondition();  
    //声明钥匙 C  
    private Condition conditionC = lock.newCondition();  
}
```

```
/**
 * A 打印 5 次
 */
public void printA(int
j){try {
    lock.lock();
    while (number !=
0){ conditionA.awa
it();
}
    System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "输出A,第" + j + "
轮开始");
    //输出 5 次 A
    for (int i = 0; i < 5; i++)    循环写在线程里
    { System.out.println("A");
    }
    //开始打印 B
    number = 1;
    //唤醒 B
    conditionB.signal();
}catch (Exception
e){ e.printStackTrace(
);
}finally {
    lock.unlock();
}
}
```

```
/**
 * B 打印 10 次
 */
public void printB(int
j){try {
    lock.lock();
    while (number !=
        1){conditionB.awai
        t();
    }
    System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "输出 B,第" + j + "
轮开始");
    //输出 10 次 B
    for (int i = 0; i < 10; i++)
        {System.out.println("B");
    }
    //开始打印 C
    number = 2;
    //唤醒 C
    conditionC.signal();
}catch (Exception
    e){ e.printStackTrace(
    );
}finally {
    lock.unlock();
}
}
```

```
/**
 * C 打印 15 次
 */
public void printC(int
j){try {
    lock.lock();
    while (number !=
        2){ conditionC.awa
        it();
    }
    System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "输出C,第" + j + "
轮开始");
    //输出 15 次 C
    for (int i = 0; i < 15; i++)
        {System.out.println("C");
    }
    System.out.println(".....");
    //开始打印 A
    number = 0;
    //唤醒 A
    conditionA.signal();
}catch (Exception
    e){ e.printStackTrace(
    );
}finally {
    lock.unlock();
}
```

```
}  
}
```

测试类

```
package com.atguigu.test;  
  
/**  
 * volatile 关键字实现线程交替加减  
 */  
public class TestVolatile {  
    /**  
     * 交替加减  
     * @param args  
     */  
    public static void main(String[]  
  
        args){ DemoClass demoClass = new  
  
        DemoClass();  
  
        new Thread() ->{  
            for (int i = 1; i <= 10; i++)  
                {demoClass.printA(i);  
                }  
        }, "A 线程").start();  
  
        new Thread() ->{  
            for (int i = 1; i <= 10; i++) {
```



```
        demoClass.printB(i);
    }
}, "B 线程").start();

new Thread() ->{
    for (int i = 1; i <= 10; i++)
        {demoClass.printC(i);
        }
}, "C 线程").start();
}
}
```

使用状态标志，来控制指定的线程工作。

synchronized实现同步的基础：Java中的每一个对象都可以作为锁。具体表现为以下3种形式。

对于普通同步方法，锁是当前实例对象。

对于静态同步方法，锁是当前类的Class对象。

对于同步方法块，锁是synchronized括号里配置的对象

4 集合的线程安全

4.1 集合操作 Demo

NotSafeDemo

```
package com.atguigu.test;

import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.UUID;

/**
```

* 集合线程安全案例

```
*/  
public class NotSafeDemo {  
  
    /**  
     * 多个线程同时对集合进行修改  
     * @param args  
     */  
    public static void main(String[] args)  
    {List list = new ArrayList();  
  
        for (int i = 0; i < 100; i++)  
        {new Thread() ->{  
            list.add(UUID.randomUUID().toString());  
            System.out.println(list);  
        }, "线程" + i).start();  
        }  
    }  
}
```

异常内容

java.util.ConcurrentModificationException

问题: 为什么会出现并发修改异常?

查看ArrayList 的add 方法源码

```
/**  
 * Appends the specified element to the end of this list.  
 *  
 * @param e element to be appended to this list  
 * @return <tt>true</tt> (as specified by {@link Collection#add})  
 */  
public boolean add(E e) {  
    ensureCapacityInternal(size + 1); // Increments modCount!!  
    elementData[size++] = e;  
    return true;  
}
```

==那么我们如何去解决 List 类型的线程安全问题?==

4.2 Vector

Vector 是**矢量队列**，它是 JDK1.0 版本添加的类。继承于 AbstractList，实现了 List, RandomAccess, Cloneable 这些接口。Vector 继承了 AbstractList，实现了 List；所以，**它是一个队列，支持相关的添加、删除、修改、遍历等功能**。Vector 实现了 RandomAccess 接口，即**提供了随机访问功能**。

RandomAccess 是 java 中用来被 List 实现，为 List 提供快速访问功能的。在 Vector 中，我们即可以通过元素的序号快速获取元素对象；这就是快速随机访问。Vector 实现了 Cloneable 接口，即实现 clone() 函数。它可被克隆。

==和 ArrayList 不同，Vector 中的操作是线程安全的。==

NotSafeDemo 代码修改

```
package com.atguigu.test;

import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.UUID;
import java.util.Vector;

/**
 * 集合线程安全案例
 */
public class NotSafeDemo {

    /**
     * 多个线程同时对集合进行修改
     * @param args
     */
    public static void main(String[] args)
    {List list = new Vector();

    for (int i = 0; i < 100; i++)
    {new Thread() ->{
        list.add(UUID.randomUUID().toString());
```

```
        System.out.println(list);
    }, "线程" + i).start();
}
}
}
```

现在没有运行出现并发异常,为什么?

查看 Vector 的 add 方法

```
/**
 * Appends the specified element to the end of this Vector.
 *
 * @param e element to be appended to this Vector
 * @return {@code true} (as specified by {@link Collection#add})
 * @since 1.2
 */
public synchronized boolean add(E e)
{
    modCount++;
    ensureCapacityHelper(elementCount + 1);
    elementData[elementCount++] = e;
    return true;
}
```

add 方法被 synchronized 同步修饰,线程安全!因此没有并发异常

4.3 Collections

Collections 提供了方法 synchronizedList 保证 list 是同步线程安全的

NotSafeDemo 代码修改

```
package com.atguigu.test;

import java.util.*;

/**
 * 集合线程安全案例
 */
```

```
public class NotSafeDemo {  
  
    /**  
     * 多个线程同时对集合进行修改  
     * @param args  
     */  
    public static void main(String[] args) {  
        List list = Collections.synchronizedList(new ArrayList<>());  
        for (int i = 0; i < 100; i++) {  
            new Thread() -  
                > { list.add(UUID.randomUUID().toString());  
                    System.out.println(list);  
                }, "线程" + i).start();  
        }  
    }  
}
```

没有并发修改异常

[查看方法源码](#)

```
/**  
 * Returns a synchronized (thread-safe) list backed by the specified  
 * list. In order to guarantee serial access, it is critical that  
 * <strong>all</strong> access to the backing list is accomplished  
 * through the returned list.<p>  
 *  
 * It is imperative that the user manually synchronize on the returned  
 * list when iterating over it:  
 * <pre>  
 * List list = Collections.synchronizedList(new ArrayList());  
 * ...  
 * synchronized (list) {  
 *     Iterator i = list.iterator(); // Must be in synchronized block  
 *     while (i.hasNext())  
 *         foo(i.next());  
 * }  
 * </pre>  
 * Failure to follow this advice may result in non-deterministic behavior.
```

```

*
* <p>The returned list will be serializable if the specified list is
* serializable.
*
* @param <T> the class of the objects in the list
* @param list the list to be "wrapped" in a synchronized list.
* @return a synchronized view of the specified list.
*/
public static <T> List<T> synchronizedList(List<T> list)
{
    return (list instanceof RandomAccess ?
        new SynchronizedRandomAccessList<>(list) :
        new SynchronizedList<>(list));
}
    
```

4.4 CopyOnWriteArrayList (重点)

首先我们对 CopyOnWriteArrayList 进行学习,其特点如下:

它相当于线程安全的 ArrayList。和 ArrayList 一样，它是个可变数组；但是和 ArrayList 不同的时，它具有以下特性：

1. 它最适合于具有以下特征的应用程序：List 大小通常保持很小，只读操作远多于可变操作，需要在遍历期间防止线程间的冲突。
2. 它是线程安全的。
3. 因为通常需要复制整个基础数组，所以可变操作（add()、set() 和 remove() 等等）的开销很大。
4. 迭代器支持 hasNext(), next()等不可变操作，但不支持可变 remove()等操作。
5. 使用迭代器进行遍历的速度很快，并且不会与其他线程发生冲突。在构造迭代器时，迭代器依赖于不变的数组快照。

1. 独占锁效率低：采用读写分离思想解决

2. 写线程获取到锁，其他写线程阻塞

3. 复制思想：

写的时候复制写，然后覆盖原文件，等待读



当我们往一个容器添加元素的时候，不直接往当前容器添加，而是先将当前容器进行 Copy，复制出一个新的容器，然后新的容器里添加元素，添加完元素之后，再将原容器的引用指向新的容器。

这时候会抛出来一个新的问题，也就是数据不一致的问题。如果写线程还没来得及写会内存，其他的线程就会读到了脏数据。

==这就是 CopyOnWriteArrayList 的思想和原理。就是拷贝一份。==

NotSafeDemo 代码修改

```
package com.atguigu.test;

import java.util.*;
import java.util.concurrent.CopyOnWriteArrayList;

/**
 * 集合线程安全案例
 */
public class NotSafeDemo {

    /**
     * 多个线程同时对集合进行修改
     * @param args
     */
    public static void main(String[] args)
    { List list = new
      CopyOnWriteArrayList();for (int i = 0; i
        < 100; i++) {
          new Thread() -
            >{ list.add(UUID.randomUUID().toString());
              System.out.println(list);
            }, "线程" + i).start();
        }
    }
}
```

没有线程安全问题

原因分析(重点):==动态数组与线程安全==

下面从“动态数组”和“线程安全”两个方面进一步对 CopyOnWriteArrayList 的原理进行说明。

- “动态数组” 机制
 - 它内部有个“volatile 数组” (array)来保持数据。在“添加/修改/删除”数据时，都会新建一个数组，并将更新后的数据拷贝到新建的数组中，最后再将该数组赋值给“volatile 数组”，这就是它叫做 CopyOnWriteArrayList 的原因
 - 由于它在“添加/修改/删除”数据时，都会新建数组，所以涉及到修改数据的操作，CopyOnWriteArrayList 效率很低；但是单单只是进行遍历查找的话，效率比较高。
- “线程安全” 机制
 - 通过 volatile 和互斥锁来实现的。
 - 通过“volatile 数组”来保存数据的。一个线程读取 volatile 数组时，总能看到其它线程对该 volatile 变量最后的写入；就这样，通过 volatile 提供了“读取到的数据总是最新的”这个机制的保证。
 - 通过互斥锁来保护数据。在“添加/修改/删除”数据时，会先“获取互斥锁”，再修改完毕之后，先将数据更新到“volatile 数组”中，然后再“释放互斥锁”，就达到了保护数据的目的。

4.5 小结(重点)

1.线程安全与线程不安全集合

集合类型中存在线程安全与线程不安全的两种,常见例如:

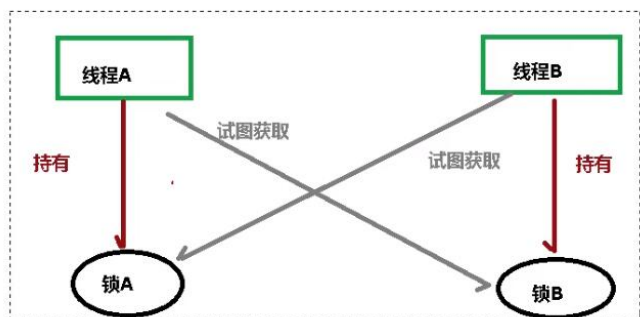
ArrayList ----- Vector

HashMap ---- HashTable

但是以上都是通过 synchronized 关键字实现,效率较低

2.Collections 构建的线程安全集合 Collections.synchronizedxx

1. 什么是死锁： 两个或者两个以上进程在执行过程中，因为争夺资源而造成一种互相等待的现象，如果没有外力干涉，他们无法再执行下去



- 2、产生死锁原因：
- 第一 系统资源不足
 - 第二 进程运行推进顺序不合适
 - 第三 资源分配不当

3. 验证是否是死锁

(1) jps 类似linux ps -ef

(2) jstack jvm自带堆栈跟踪工具

Found 1 deadlock.

3.java.util.concurrent 并发包下

arraylist **hashset**

CopyOnWriteArrayList CopyOnWriteArraySet 类型,通过动态数组与线程安全
全个方面保证线程安全

hashmap -> hashtable、concurrenthashmap

5 多线程锁

5.1 锁的八个问题演示

```
class Phone {  
  
    public static synchronized void sendSMS() throws Exception {  
        //停留 4 秒 TimeUnit.SECONDS.sleep(4);  
        System.out.println("-----sendSMS");  
    }  
  
    public synchronized void sendEmail() throws Exception  
    {System.out.println("---- sendEmail");  
    }  
  
    public void getHello()  
    { System.out.println("--- getHello");  
    }  
}  
/**  
 * @Description: 8 锁  
 *
```

1 标准访问，先打印短信还是邮件

```
-----sendSMS  
-----sendEmail
```

中间等了10ms，所以thread1先拿到锁，thread2等着。

2 停 4 秒在短信方法内，先打印短信还是邮件

```
-----sendSMS  
-----sendEmail
```

中间等了10ms，所以thread1先拿到锁执行等待4s，thread2等着。

3 新增普通的hello 方法，是先打短信还是 hello

```
-----getHello  
-----sendSMS
```

thread1拿到锁执行等待，hello不需要锁所以直接执行

4 现在有两部手机，先打印短信还是邮件

```
-----sendEmail  
-----sendSMS
```

两个对象两个管程，也就是2个锁，所以thread2拿到锁执行不需要等待thread1释放锁

5 两个静态同步方法，1 部手机，先打印短信还是邮件

```
-----sendSMS  
-----sendEmail
```

static使得锁不再是对象，而是类字节码Class对象。因此无论1个对象还是2个对象，都只有一个锁，所以thread2需要等待thread1释放锁。

6 两个静态同步方法, 2 部手机, 先打印短信还是邮件

-----sendSMS

-----sendEmail

同上

7 1 个静态同步方法, 1 个普通同步方法, 1 部手机, 先打印短信还是邮件

-----sendEmail

-----sendSMS

2个不同锁, thread1是类的Class对象锁, thread2是类的实例对象锁, 故thread2无需等待thread1释放锁。

8 1 个静态同步方法, 1 个普通同步方法, 2 部手机, 先打印短信还是邮件

-----sendEmail

-----sendSMS

同上, 只是thread2的实例不是thread1的实例。

结论:

管程 <-> 对象

一个对象里面如果有多个 synchronized 方法, 某一个时刻内, 只要一个线程去调用其中的一个 synchronized 方法了,

其它的线程都只能等待, 换句话说, 某一个时刻内, 只能有唯一的一个线程去访问这些 synchronized 方法

锁的是当前对象this, 被锁定后, 其它的线程都不能进入到当前对象的其它的 synchronized 方法

加个普通方法后发现和同步锁无关

换成两个对象后, 不是同一把锁了, 情况立刻变化。

synchronized 实现同步的基础: Java 中的每一个对象都可以作为锁。

具体表现为以下 3 种形式。

对于普通同步方法, 锁是当前实例对象。

对于静态同步方法, 锁是当前类的Class 对象。

对于同步方法块, 锁是Synchronized 括号里配置的对象

公平锁:

效率低

非公平锁: 线程饿死
效率高

当一个线程试图访问同步代码块时, 它首先必须得到锁, 退出或抛出异常时必须释放锁。

也就是说如果一个实例对象的非静态同步方法获取锁后, 该实例对象的其他非静态同步方法必须等待获取锁的方法释放锁后才能获取锁,

可是别的实例对象的非静态同步方法因为跟该实例对象的非静态同步方法用的是不同的锁, 所以毋须等待该实例对象已获取锁的非静态同步方法释放锁就可以获取他们自己的锁。

所有的静态同步方法用的也是同一把锁——类对象本身, 这两把锁是两个不同的对象, 所以静态同步方法与非静态同步方法之间是不会有竞态条件的。

但是一旦一个静态同步方法获取锁后, 其他的静态同步方法都必须等待该方法释放锁后才能获取锁, 而不管是同一个实例对象的静态同步方法之间, 还是不同的实例对象的静态同步方法之间, 只要它们同一个类的实例对象!

可重入锁: 递归锁

synchronized(隐式) 和 lock(显式) 都是可重入锁

```
Object o = new Object();
new Thread() -> {
    synchronized(o) {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " 外层");
        synchronized(o) {
            System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " 中层");
            synchronized(o) {
                System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " 内层");
            }
        }
    }
}
```

```
ReentrantLock lock = new ReentrantLock();
new Thread() -> {
    try {
        lock.lock();
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + ": 外层");
        try {
            lock.lock();
            System.out.println(Thread.currentThread().getName() + ": 内层");
        } finally {
            lock.unlock();
        }
    } finally {
        lock.unlock();
    }
    "t1").start();
}
```

```
public synchronized void add() {
    add();
}

Object o = new Object();
new SynLockDemo().add();
```

6 Callable&Future 接口

创建线程的多种方式:

- 继承Thread类
- 实现Runnable接口
- 实现Callable接口
- 线程池方式

6.1 Callable 接口

目前我们学习了有两种创建线程的方法--一种是通过创建 Thread 类，另一种是通过使用 Runnable 创建线程。但是，Runnable 缺少的一项功能是，当线程终止时（即 run () 完成时），我们无法使线程返回结果。为了支持此功能，Java 中提供了 Callable 接口。

==现在我们学习的是创建线程的第三种方案---Callable 接口==

Callable 接口的特点如下(重点)

- 为了实现 Runnable，需要实现不返回任何内容的 run () 方法，而对于Callable，需要实现在完成时返回结果的 call () 方法。
- call () 方法可以引发异常，而 run () 则不能。
- 为实现 Callable 而必须重写 call 方法
- 不能直接替换 runnable,因为 Thread 类的构造方法根本没有 Callable创

建新类 MyThread 实现 runnable 接口

```
class MyThread implements
Runnable{@Override
public void run() {
}
}
新类 MyThread2 实现 callable 接口
class MyThread2 implements
Callable<Integer>{@Override
public Integer call() throws Exception
{return 200;
}
}
```

如何构造实现了Callable接口的类实例?

找一个类，既和Runnable有关系，又和Callable也有关系

- * Runnable接口有实现类 FutureTask
- * FutureTask构造可以传递Callable

6.2 Future 接口

当 call () 方法完成时，结果必须存储在主线程已知的对象中，以便主线程可以知道该线程返回的结果。为此，可以使用 Future 对象。

将 Future 视为保存结果的对象-它可能暂时不保存结果，但将来会保存（一旦 Callable 返回）。Future 基本上是主线程可以跟踪进度以及其他线程的结果的一种方式。要实现此接口，必须重写 5 种方法，这里列出了重要的方法,如下:

- **public boolean cancel (boolean mayInterrupt) :** 用于停止任务。
==如果尚未启动，它将停止任务。如果已启动，则仅在 mayInterrupt 为 true 时才会中断任务。==
- **public Object get () 抛出 InterruptedException, ExecutionException:**
用于获取任务的结果。
==如果任务完成，它将立即返回结果，否则将等待任务完成，然后返回结果。
==
- **public boolean isDone () :** 如果任务完成，则返回 true，否则返回 false 可以看到 Callable 和 Future 做两件事-Callable 与 Runnable 类似，因为它封装了要在另一个线程上运行的任务，而 Future 用于存储从另一个线程获得的结果。实际上，future 也可以与 Runnable 一起使用。
要创建线程，需要 Runnable。为了获得结果，需要 future。

6.3 FutureTask

Java 库具有具体的 FutureTask 类型，该类型实现 Runnable 和 Future，并方便地将两种功能组合在一起。可以通过为其构造函数提供 Callable 来创建 FutureTask。然后，将 FutureTask 对象提供给 Thread 的构造函数以创建 Thread 对象。因此，间接地使用 Callable 创建线程。

核心原理:(重点)

在主线程中需要执行比较耗时的操作时，但又不想阻塞主线程时，可以把这些作业交给 Future 对象在后台完成

- 当主线程将来需要时，就可以通过 Future 对象获得后台作业的计算结果或者执行状态

主线程安排一个线程去执行futureTask，再通过get方法获取执行完的结果。

```
new Thread(new FutureTask(new CallableImp,""))
```


- 一般 FutureTask **多用于耗时的计算**，主线程可以在完成自己的任务后，再去获取结果。
- 仅在计算完成时才能检索结果；如果计算尚未完成，则阻塞 get 方法
- 一旦计算完成，就不能再重新开始或取消计算
- get 方法而获取结果只有在计算完成时获取，否则会**一直阻塞**直到任务转入完成状态，然后会返回结果或者抛出异常
- **get 只计算一次**，因此 get 方法放到最后

demo 案例

6.4 使用 Callable 和 Future

CallableDemo 案例

```
/**
 * CallableDemo 案例
 */
public class CallableDemo {

    /**
     * 实现 runnable 接口
     */
    static class MyThread1 implements Runnable{

        /**
         * run 方法
         */
        @Override
        public void run()
        {try {
```

```
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "线程进入了 run
方法");

        }catch (Exception

            e){ e.printStackTrace

            e();

        }

    }

}

/**
 * 实现 callable 接口
 */

static class MyThread2 implements Callable{

    /**
     * call 方法
     * @return
     * @throws Exception
     */

    @Override

    public Long call() throws Exception

    {try {

        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "线程进入了 call
方法,开始准备睡觉");

        Thread.sleep(1000);

        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "睡醒了");

    }catch (Exception

        e){ e.printStackTrace

        e();

    }

}
```



```
        return System.currentTimeMillis();
    }
}

public static void main(String[] args) throws Exception{
    //声明 runnable
    Runnable runnable = new MyThread1();

    //声明 callable
    Callable callable = new MyThread2();

    //future-callable
    FutureTask<Long> futureTask2 = new FutureTask(callable);

    //线程二
    new Thread(futureTask2, "线程二").start();

    for (int i = 0; i < 10; i++) {
        Long result1 = futureTask2.get();

        System.out.println(result1);
    }

    //线程一
    new Thread(runnable, "线程一").start();
}
}
```

6.5 小结(重点)

- 在主线程中需要执行比较耗时的操作时, 但又不想阻塞主线程时, 可以把这些作业交给 Future 对象在后台完成, 当主线程将来需要时, 就可以通过 Future 对象获得后台作业的计算结果或者执行状态

- 一般 FutureTask 多用于耗时的计算，主线程可以在完成自己的任务后，再去获取结果
- 仅在计算完成时才能检索结果；如果计算尚未完成，则阻塞 get 方法。一旦计算完成，就不能再重新开始或取消计算。get 方法而获取结果只有在计算完成时获取，否则会一直阻塞直到任务转入完成状态，然后会返回结果或者抛出异常。
- 只计算一次

7 JUC 三大辅助类

JUC 中提供了三种常用的辅助类，通过这些辅助类可以很好的解决线程数量过多时 Lock 锁的频繁操作。这三种辅助类为：

- CountdownLatch: 减少计数
- CyclicBarrier: 循环栅栏
- Semaphore: 信号灯

下面我们分别进行详细的介绍和学习

7.1 减少计数 CountdownLatch

CountDownLatch 类可以设置一个计数器，然后通过 countDown 方法来进行减 1 的操作，使用 await 方法等待计数器不大于 0，然后继续执行 await 方法之后的语句。

- CountdownLatch 主要有两个方法，当一个或多个线程调用 await 方法时，这些线程会阻塞
- 其它线程调用 countDown 方法会将计数器减 1 (调用 countDown 方法的线程不会阻塞)
- 当计数器的值变为 0 时，因 await 方法阻塞的线程会被唤醒，继续执行

场景: 6 个同学陆续离开教室后值班同学才可以关门。

CountDownLatchDemo

```
//6个同学离开教室，班长关门
CountDownLatch countDownLatch = new CountDownLatch(6);

for (int i = 1; i <= 6; i++) {
    new Thread()->{
        System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 号同学离开教室");
        countDownLatch.countDown();
    }.start();
}
// TimeUnit.MICROSECONDS.sleep(1000);
countDownLatch.await();
System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 班长关门");
```

await下面的代码等到count值为0时继续执行

```
package com.atguigu.test;

import java.util.concurrent.CountDownLatch;
/**
 * CountDownLatchDemo
 */
public class CountDownLatchDemo {

    /**
     * 6 个同学陆续离开教室后值班同学才可以关门
     * @param args
     */
    public static void main(String[] args) throws Exception{
        //定义一个数值为 6 的计数器
        CountDownLatch countDownLatch = new CountDownLatch(6);

        //创建 6 个同学
        for (int i = 1; i <= 6; i++)
            {new Thread() ->{
                try{
                    if(Thread.currentThread().getName().equals("同学
                        6")){Thread.sleep(2000);
                    }
                    System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "离开了");
                    //计数器减一,不会阻塞
                }
            }
        }
    }
}
```

```

        countDownLatch.countDown();
    }catch (Exception
        e){ e.printStackTrace();
    }
    }, "同学" + i).start();
}

//主线程 await 休息
System.out.println("主线程睡觉");
countDownLatch.await();

//全部离开后自动唤醒主线程
System.out.println("全部离开了,现在的计数器为" +
countDownLatch.getCount());
}
}

```

7.2 循环栅栏 CyclicBarrier

CyclicBarrier 看英文单词可以看出大概就是循环阻塞的意思，在使用中 CyclicBarrier 的构造方法第一个参数是目标障碍数，每次执行 CyclicBarrier 一次障碍数会加一，如果达到了目标障碍数，才会执行 `cyclicBarrier.await()` 之后的语句。可以将 CyclicBarrier 理解为加 1 操作

场景: 集齐 7 颗龙珠就可以召唤神龙

CyclicBarrierDemo

CountDownLatch 将 要执行的语句放在await后
CyclicBarrier 将 要执行的语句事先声明

```

package com.atguigu.test;

import java.util.concurrent.CyclicBarrier;

CyclicBarrier cyclicBarrier = new CyclicBarrier(CyclicBarrierDemo.NUMBER,()->{
    System.out.println("出来吧，神龙! ");
});
/** for (int i = 1; i <= 7; i++) {
    new Thread()->{
        try {
            System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 星珠被收集到");
            cyclicBarrier.await(); 如果没有await就不会输出，因为不阻塞。
        } catch (Exception e) {
            e.printStackTrace();
        }
    },String.valueOf(i)).start();;
}
}

```

```
* CyclicBarrierDemo 案例
*/
public class CyclicBarrierDemo {

    //定义神龙召唤需要的龙珠总数
    private final static int NUMBER = 7;

    /**
     * 集齐 7 颗龙珠就可以召唤神龙
     * @param args
     */
    public static void main(String[] args) {
        //定义循环栅栏
        CyclicBarrier cyclicBarrier = new CyclicBarrier(NUMBER, () -
            >{ System.out.println("集齐" + NUMBER + "颗龙珠,现在召唤神龙!!!!!!!!!!");
        });
        //定义 7 个线程分别去收集龙珠
        for (int i = 1; i <= 7; i++)
            {new Thread()->{
                try {
                    if(Thread.currentThread().getName().equals("龙珠 3 号")){
                        System.out.println("龙珠 3 号抢夺战开始,孙悟空开启超级赛亚人模式!");
                        Thread.sleep(5000);
                        System.out.println("龙珠 3 号抢夺战结束,孙悟空打赢了,拿到了龙珠 3
号!");
                    }else{
```

```

        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "收集到
了!!!!");

    }

    cyclicBarrier.await();

} catch (Exception

    e){ e.printStackTrace();

}

}, "龙珠" + i + "号").start();

}

}

}

```

7.3 信号灯 Semaphore 设置一个最大可执行线程数，未抢到锁的线程需要等待锁的释放。 类似于线程池

Semaphore 的构造方法中传入的第一个参数是最大信号量（可以看成**最大线程池**），每个信号量初始化为一个最多只能分发一个许可证。使用 acquire 方法获得许可证，release 方法释放许可

场景: 抢车位, 6 部汽车 3 个停车位

SemaphoreDemo

```

package com.atguigu.test;

    Semaphore semaphore = new Semaphore(3);
    for (int i = 1; i <= 6; i++) {
        new Thread()->{
            //抢占
            try {
                semaphore.acquire();
                System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 抢到位");
                TimeUnit.SECONDS.sleep(new Random().nextInt(5));
                System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 离开了车位");
            } catch (InterruptedException e) {
                e.printStackTrace();
            } finally {
                semaphore.release();
            }
        },String.valueOf(i)).start();
    }

import java.util.concurrent.Semaphore;

/**
 * Semaphore 案例
 */

public class SemaphoreDemo {

```

```
/**
 * 抢车位, 10 部汽车 1 个停车位
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) throws Exception{
    //定义 3 个停车位
    Semaphore semaphore = new Semaphore(1);
    //模拟 6 辆汽车停车
    for (int i = 1; i <= 10; i++)
    {Thread.sleep(100);
    //停车
    new Thread() -
    >{try {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "找车位 ing");
        semaphore.acquire();
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "汽车停车成
功!");
        Thread.sleep(10000);
    }catch (Exception
        e){ e.printStackTrace();
    }finally {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "溜了溜了");
        semaphore.release();
    }
    }, "汽车" + i).start();
```

```

}
}
}

```

8 读写锁

8.1 读写锁介绍

现实中有这样一种场景：对共享资源有读和写的操作，且写操作没有读操作那么频繁。在没有写操作的时候，多个线程同时读一个资源没有任何问题，所以应该允许多个线程同时读取共享资源；但是如果一个线程想去写这些共享资源，就不应该允许其他线程对该资源进行读和写的操作了。

针对这种场景，**JAVA的并发包提供了读写锁 ReentrantReadWriteLock**，它表示两个锁，一个是**读操作相关的锁，称为共享锁**；一个是**写相关的锁，称为排他锁**。

1. 线程进入读锁的前提条件：

- 没有其他线程的写锁
- 没有写请求，或者==有写请求但调用线程和持有锁的线程是同一个(可重入锁)

2. 线程进入写锁的前提条件：

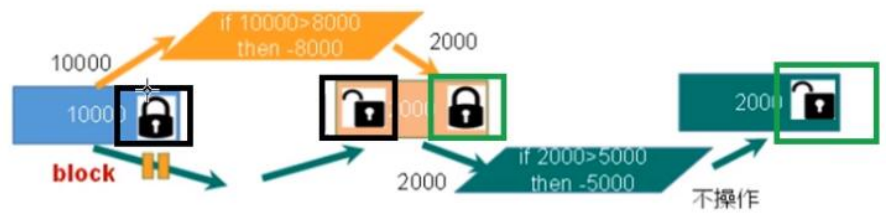
- 没有其他线程的读锁
- 没有其他线程的写锁

而读写锁有以下三个重要的特性：

- (1) 公平选择性：支持非公平（默认）和公平的锁获取方式，吞吐量还是非公平优于公平。
- (2) 重进入：读锁和写锁都支持线程重进入。
- (3) 锁降级：遵循获取写锁、获取读锁再释放写锁的次序，写锁能够降级成为读锁。

悲观锁

不支持并发，效率低。



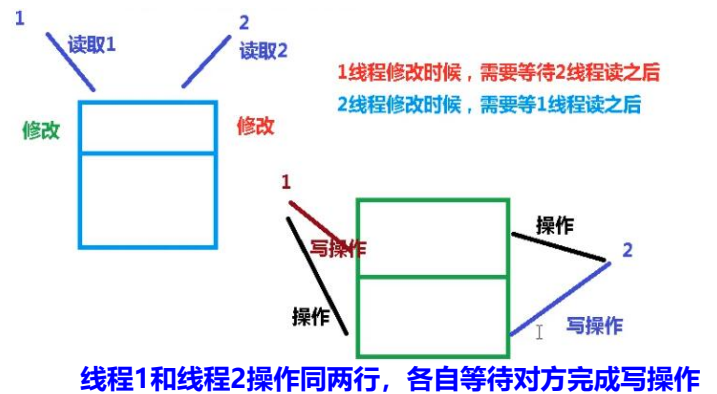
乐观锁

支持并发，效率高。



表锁不会发生死锁，行锁会发生死锁。

读锁，共享锁，会发生死锁
写锁，独占锁，会发生死锁



线程1和线程2操作同两行，各自等待对方完成写操作

8.2 ReentrantReadWriteLock

ReentrantReadWriteLock 类的整体结构

```
public class ReentrantReadWriteLock implements ReadWriteLock,
java.io.Serializable {

    /** 读锁 */

    private final ReentrantReadWriteLock.ReadLock readerLock;

    /** 写锁 */

    private final ReentrantReadWriteLock.WriteLock writerLock;

    final Sync sync;

    /** 使用默认（非公平）的排序属性创建一个新的
    ReentrantReadWriteLock */

    public ReentrantReadWriteLock()
    {this(false);

    }

    /** 使用给定的公平策略创建一个新的 ReentrantReadWriteLock */
    public ReentrantReadWriteLock(boolean fair) {
        sync = fair ? new FairSync() : new NonfairSync();
        readerLock = new ReadLock(this);
```

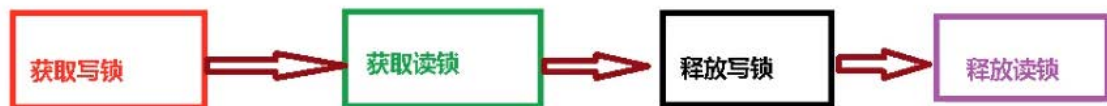
读写锁：一个资源可以被多个读线程访问，或者可以被一个写线程访问，但是不能同时存在读写线程，读写互斥，读读共享的

第一 无锁	第二 添加锁	第三 读写锁
多线程抢夺资源	使用synchronized和ReentrantLock	ReentrantReadWriteLock
乱	都是独占的，每次只能来一个操作	读读 可以共享，提升性能，同时多人进行读操作
	读读 1，不能共享	写写 1
	读写 1	缺点：
	写写 1	(1) 造成锁饥饿，一直读，没有写操作，比如坐地铁
		(2) 读时候，不能写，只有读完成之后，才可以写，写操作可以读

锁降级： 将写入锁降级为读锁

jdk8说明：

写锁 降级 读锁



读锁 不能升级为 写锁
写锁 可以降级为 读锁
**因为读的时候可能已经有其他写/读锁，
而写锁如果存在那么只有他自己**

```
//锁降级
//获取写锁
writeLock.lock();
System.out.println("skoud");
//获取读锁
readLock.lock();
System.out.println("--read");
//释放写锁
writeLock.unlock();
//释放读锁
readLock.unlock();
}
```

```
public ReentrantReadWriteLock.WriteLock writeLock() { return
writerLock; }
/** 返回用于读取操作的锁 */

public ReentrantReadWriteLock.ReadLock readLock() { return
readerLock; }
abstract static class Sync extends AbstractQueuedSynchronizer {}

static final class NonfairSync extends Sync {}

static final class FairSync extends Sync {}

public static class ReadLock implements Lock, java.io.Serializable {}

public static class WriteLock implements Lock, java.io.Serializable {}
}
```

可以看到，ReentrantReadWriteLock 实现了 ReadWriteLock 接口，ReadWriteLock 接口定义了获取读锁和写锁的规范，具体需要实现类去实现；同时其还实现了 Serializable 接口，表示可以进行序列化，在源代码中可以看到 ReentrantReadWriteLock 实现了自己的序列化逻辑。

8.3 入门案例

场景: 使用 ReentrantReadWriteLock 对一个 hashmap 进行读和写操作

8.3.1 实现案例

```
//资源类
class MyCache {
    //创建 map 集合
    private volatile Map<String,Object> map = new HashMap<>();

    //创建读写锁对象
    private ReadWriteLock rwLock = new ReentrantReadWriteLock();

    //放数据
    public void put(String key,Object value) {
        //添加写锁
        rwLock.writeLock().lock();

        try {
            System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 正在写操作"+key);

            //暂停一会
            TimeUnit.MICROSECONDS.sleep(300);
            //放数据
            map.put(key,value);
            System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 写完了"+key);
        } catch (InterruptedException e) {
            {e.printStackTrace();}
        } finally {
            //释放写锁
            rwLock.writeLock().unlock();
        }
    }

    //取数据
    public Object get(String key) {
        //添加读锁
        rwLock.readLock().lock();
        Object result = null;
        try {
            System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 正在读取操作"+key);

            //暂停一会
            TimeUnit.MICROSECONDS.sleep(300);
            result = map.get(key);
            System.out.println(Thread.currentThread().getName()+" 取完了"+key);
        } catch (InterruptedException e) {
```

```
        e.printStackTrace();
    } finally {
        //释放读锁
        rwLock.readLock().unlock();
    }
    return result;
}
}
```

8.4 小结(重要)

- 在线程持有读锁的情况下，该线程不能取得写锁(因为获取写锁的时候，如果发现当前的读锁被占用，就马上获取失败，不管读锁是不是被当前线程持有)。
- 在线程持有写锁的情况下，该线程可以继续获取读锁（获取读锁时如果发现写锁被占用，只有写锁没有被当前线程占用的情况才会获取失败）。

原因：当线程获取读锁的时候，可能有其他线程同时也在持有读锁，因此不能把获取读锁的线程“升级”为写锁；而对于获得写锁的线程，它一定独占了读写锁，因此可以继续让它获取读锁，当它同时获取了写锁和读锁后，还可以先释放写锁继续持有读锁，这样一个写锁就“降级”为了读锁。

9 阻塞队列

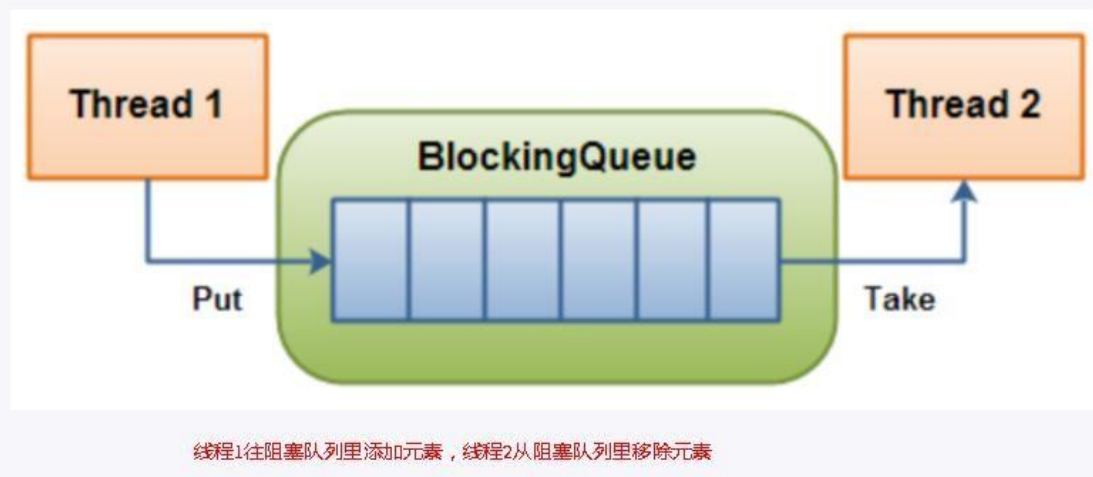
9.1 BlockingQueue 简介

Concurrent 包中，BlockingQueue 很好的解决了多线程中，如何高效安全“传输”数据的问题。通过这些高效并且线程安全的队列类，为我们快速搭建高质量的多线程程序带来极大的便利。本文详细介绍了 BlockingQueue 家庭中的所有成员，包括他们各自的功能以及常见使用场景。

阻塞队列，顾名思义，首先它是一个队列，通过一个共享的队列，可以使得数据由队列的一端输入，从另外一端输出；

就是一种特殊的队列，只不过有了堵塞的功能保证了，代码定义的读或者写操作一直等待完成。而不是给个具体能不能成果的反馈

阻塞队列是一个队列，在数据结构中起的作用如下图：



当队列是空的，从队列中获取元素的操作将会被阻塞

当队列是满的，从队列中添加元素的操作将会被阻塞

试图从空的队列中获取元素的线程将会被阻塞，直到其他线程往空的队列插入新的元素

试图向已满的队列中添加新元素的线程将会被阻塞，直到其他线程从队列中移除一个或多个元素或者完全清空，使队列变得空闲起来并后续新增

常用的队列主要有以下两种：

- 先进先出（FIFO）：先插入的队列的元素也最先出队列，类似于排队功能。从某种程度上来说这种队列也体现了一种公平性
- 后进先出（LIFO）：后插入队列的元素最先出队列，这种队列优先处理最近发生的事件(栈)

在多线程领域：所谓阻塞，在某些情况下会挂起线程（即阻塞），一旦条件满足，被挂起的线程又会自动被唤起

为什么需要 BlockingQueue

好处是**我们不需要关心什么时候需要阻塞线程，什么时候需要唤醒线程，因为这一切 BlockingQueue 都给你一手包办了**

在 concurrent 包发布以前，在多线程环境下，我们每个程序员都必须去自己控制这些细节，尤其还要兼顾效率和线程安全，而这会给我们的程序带来不小的复杂度。

多线程环境中，通过队列可以很容易实现数据共享，比如经典的“生产者”和“消费者”模型中，通过队列可以很便利地实现两者之间的数据共享。假设我们有若干生产者线程，另外又有若干个消费者线程。如果生产者线程需要把准备好的数据共享给消费者线程，利用队列的方式来传递数据，就可以很方便地解决他们之间的数据共享问题。但如果生产者和消费者在某个时间段内，万一发生数据处理速度不匹配的情况呢？理想情况下，如果生产者产出数据的速度大于消费者消费的速度，并且当生产出来的数据累积到一定程度的时候，那么生产者必须暂停等待一下（阻塞生产者线程），以便等待消费者线程把累积的数据处理完毕，反之亦然。

- 当队列中没有数据的情况下，消费者端的所有线程都会被自动阻塞（挂起），直到有数据放入队列
- 当队列中填满数据的情况下，生产者端的所有线程都会被自动阻塞（挂起），直到队列中有空的位置，线程被自动唤醒

9.2 BlockingQueue 核心方法

就是一个特殊的队列。

方法类型	抛出异常	特殊值	阻塞	超时
插入	add(e)	offer(e)	put(e)	offer(e,time,unit)
移除	remove()	poll()	take()	poll(time,unit)
检查	element()	peek()	不可用	不可用

抛出异常	当阻塞队列满时，再往队列里add插入元素会抛IllegalStateException:Queue full 当阻塞队列空时，再往队列里remove移除元素会抛NoSuchElementException
特殊值	插入方法，成功ture失败false 移除方法，成功返回出队列的元素，队列里没有就返回null
一直阻塞	当阻塞队列满时，生产者线程继续往队列里put元素，队列会一直阻塞生产者线程直到put数据or响应中断退出 当阻塞队列空时，消费者线程试图从队列里take元素，队列会一直阻塞消费者线程直到队列可用
超时退出	当阻塞队列满时，队列会阻塞生产者线程一定时间，超过限时后生产者线程会退出

BlockingQueue 的核心方法：

1.放入数据

- **offer(anObject)**:表示如果可能的话,将 anObject 加到 BlockingQueue 里,即如果 BlockingQueue 可以容纳,则返回 true,否则返回 false. **(本方法不阻塞当前执行方法的线程)**
- **offer(E o, long timeout, TimeUnit unit)**: 可以设定等待的时间, 如果在指定的时间内, 还不能往队列中加入 BlockingQueue, 则返回失败
- **put(anObject)**:把 anObject 加到 BlockingQueue 里,如果 BlockingQueue 没有空间,则调用此方法的线程被**阻断**直到 BlockingQueue 里面有空间再继续.

2. 获取数据

- **poll(time)**: 取走 BlockingQueue 里排在首位的对象,若不能立即取出,**则可以等待 time 参数规定的时间,取不到时返回 null**
- **poll(long timeout, TimeUnit unit)**: 从 BlockingQueue 取出一个队首的对象,如果在指定时间内, 队列一旦有数据可取, 则立即返回队列中的数据。否则知道时间超时还没有数据可取, 返回失败。
- **take()**: 取走 BlockingQueue 里排在首位的对象,若 BlockingQueue 为空,**阻断进入等待状态直到 BlockingQueue 有新的数据被加入;**
- **drainTo()**: 一次性从 BlockingQueue 获取所有可用的数据对象 (还可以指定获取数据的个数), 通过该方法, 可以提升获取数据效率; 不需要多次分批加锁或释放锁。

9.3 入门案例

```
import java.util.ArrayList;
import java.util.List;
import java.util.concurrent.ArrayBlockingQueue;
import java.util.concurrent.BlockingQueue;
import java.util.concurrent.TimeUnit;

/**
 * 阻塞队列
 */
public class BlockingQueueDemo {

    public static void main(String[] args) throws InterruptedException
```



```
// List list = new ArrayList();

BlockingQueue<String> blockingQueue = new ArrayBlockingQueue<>(3);
//第一组
// System.out.println(blockingQueue.add("a"));
// System.out.println(blockingQueue.add("b"));
// System.out.println(blockingQueue.add("c"));
// System.out.println(blockingQueue.element());

//System.out.println(blockingQueue.add("x"));
// System.out.println(blockingQueue.remove());
// System.out.println(blockingQueue.remove());
// System.out.println(blockingQueue.remove());
// System.out.println(blockingQueue.remove());
// 第二组
// System.out.println(blockingQueue.offer("a"));
// System.out.println(blockingQueue.offer("b"));
// System.out.println(blockingQueue.offer("c"));
// System.out.println(blockingQueue.offer("x"));
// System.out.println(blockingQueue.poll());
// System.out.println(blockingQueue.poll());
// System.out.println(blockingQueue.poll());
// System.out.println(blockingQueue.poll());
// 第三组
// blockingQueue.put("a");
// blockingQueue.put("b");
// blockingQueue.put("c");
// //blockingQueue.put("x");
// System.out.println(blockingQueue.take());
// System.out.println(blockingQueue.take());
// System.out.println(blockingQueue.take());
// System.out.println(blockingQueue.take());

// 第四组
System.out.println(blockingQueue.offer("a"));
System.out.println(blockingQueue.offer("b"));
System.out.println(blockingQueue.offer("c"));
System.out.println(blockingQueue.offer("a", 3L, TimeUnit.SECONDS));
```



```
}  
}
```

9.4 常见的 BlockingQueue

9.4.1 [ArrayBlockingQueue](#) (常用)

基于数组的阻塞队列实现，在 `ArrayBlockingQueue` 内部，维护了一个定长数组，以便缓存队列中的数据对象，这是一个常用的阻塞队列，除了一个定长数组外，`ArrayBlockingQueue` 内部还保存着两个整形变量，分别标识着队列的头部和尾部在数组中的位置。

`ArrayBlockingQueue` 在生产者放入数据和消费者获取数据，都是共用同一个锁对象，由此也意味着两者无法真正并行运行，这点尤其不同于 `LinkedBlockingQueue`；按照实现原理来分析，`ArrayBlockingQueue` 完全可以采用分离锁，从而实现生产者和消费者操作的完全并行运行。Doug Lea 之所以没这样做，也许是因为 `ArrayBlockingQueue` 的数据写入和获取操作已经足够轻巧，以至于引入独立的锁机制，除了给代码带来额外的复杂性外，其在性能上完全占不到任何便宜。`ArrayBlockingQueue` 和 `LinkedBlockingQueue` 间还有一个明显的不同之处在于，前者在插入或删除元素时不会产生或销毁任何额外的对象实例，而后者则会生成一个额外的 `Node` 对象。这在长时间内需要高效并发地处理大批量数据的系统中，其对于 GC 的影响还是存在一定的区别。而在创建 `ArrayBlockingQueue` 时，我们还可以控制对象的内部锁是否采用公平锁，默认采用非公平锁。

==一句话总结: 由数组结构组成的有界阻塞队列。==

9.4.2 [LinkedBlockingQueue](#) (常用)

基于链表的阻塞队列，同 `ArrayListBlockingQueue` 类似，其内部也维持着一个数据缓冲队列（该队列由一个链表构成），当生产者往队列中放入一个数据时，队列会从生产者手中获取数据，并缓存在队列内部，而生产者立即返回；只有当队列缓冲区达到最大值缓存容量时（`LinkedBlockingQueue` 可以通过构造函数指定该值），才会阻塞生产者队列，直到消费者从队列中消费掉一份

数据，生产者线程会被唤醒，反之对于消费者这端的处理也基于同样的原理。而 `LinkedBlockingQueue` 之所以能够高效的处理并发数据，还因为其对于生产者端和消费者端分别采用了独立的锁来控制数据同步，这也意味着在高并发的情况下生产者和消费者可以并行地操作队列中的数据，以此来提高整个队列的并发性能。

`ArrayBlockingQueue` 和 `LinkedBlockingQueue` 是两个最普通也是最常用的阻塞队列，一般情况下，在处理多线程间的生产者消费者问题，使用这两个类足以。

==一句话总结: 由链表结构组成的有界（但大小默认值为 `integer.MAX_VALUE`）阻塞队列。==

9.4.3 `DelayQueue`

`DelayQueue` 中的元素只有当其指定的延迟时间到了，才能够从队列中获取到该元素。`DelayQueue` 是一个没有大小限制的队列，因此往队列中插入数据的操作（生产者）永远不会被阻塞，而只有获取数据的操作（消费者）才会被阻塞。

==一句话总结: 使用优先级队列实现的延迟无界阻塞队列。==

9.4.4 `PriorityBlockingQueue`

基于优先级的阻塞队列（优先级的判断通过构造函数传入的 `Compator` 对象来决定），但需要注意的是 `PriorityBlockingQueue` 并不会阻塞数据生产者，而只会在没有可消费的数据时，阻塞数据的消费者。

因此使用的时候要特别注意，生产者生产数据的速度绝对不能快于消费者消费数据的速度，否则时间一长，会最终耗尽所有的可用堆内存空间。

在实现 `PriorityBlockingQueue` 时，内部控制线程同步的锁采用的是公平锁。

==一句话总结: 支持优先级排序的无界阻塞队列。==

9.4.5 `SynchronousQueue`

一种无缓冲的等待队列，类似于无中介的直接交易，有点像原始社会中的生产者和消费者，生产者拿着产品去集市销售给产品的最终消费者，而消费者必须亲自去集市找到所要商品的直接生产者，如果一方没有找到合适的目标，那么对不起，大家都在集市等待。相对于有缓冲的 `BlockingQueue` 来说，少了一个中间经销商的环节（缓冲区），如果有经销商，生产者直接把产品批发给经销商，而无需在意经销商最终会将这些产品卖给那些消费者，由于经销商可以库存一部分商品，因此相对于直接交易模式，总体来说采用中间经销商的模式会吞吐量高一些（可以批量买卖）；但另一方面，又因为经销商的引入，使得产品从生产者到消费者中间增加了额外的交易环节，单个产品的及时响应性能可能会降低。

声明一个 `SynchronousQueue` 有两种不同的方式，它们之间有着不太一样的行为。

公平模式和非公平模式的区别:

- 公平模式: `SynchronousQueue` 会采用公平锁，并配合一个 FIFO 队列来阻塞多余的生产者和消费者，从而体系整体的公平策略；
- 非公平模式 (`SynchronousQueue` 默认) : `SynchronousQueue` 采用非公平锁，同时配合一个 LIFO 队列来管理多余的生产者和消费者，而后一种模式，如果生产者和消费者的处理速度有差距，则很容易出现饥渴的情况，即可能有某些生产者或者是消费者的数据永远都得不到处理。

==一句话总结: 不存储元素的阻塞队列，也即单个元素的队列。==

9.4.6 `LinkedTransferQueue`

`LinkedTransferQueue` 是一个由链表结构组成的无界阻塞 `TransferQueue` 队列。相对于其他阻塞队列，`LinkedTransferQueue` 多了 `tryTransfer` 和 `transfer` 方法。

`LinkedTransferQueue` 采用一种预占模式。意思就是消费者线程取元素时，如果队列不为空，则直接取走数据，若队列为空，那就生成一个节点（节点元素为 `null`）入队，然后消费者线程被等待在这个节点上，后面生产者线程入队时发现有一个元素为 `null` 的节点，生产者线程就不入队了，直接就将元素填充到

该节点，并唤醒该节点等待的线程，被唤醒的消费者线程取走元素，从调用的方法返回。

==一句话总结: 由链表组成的无界阻塞队列。==

9.4.7 LinkedBlockingDeque

LinkedBlockingDeque 是一个由链表结构组成的双向阻塞队列，即可以从队列的两端插入和移除元素。

对于一些指定的操作，在插入或者获取队列元素时如果队列状态不允许该操作可能会阻塞住该线程直到队列状态变更为允许操作，这里的阻塞一般有两种情况

- 插入元素时: 如果当前队列已满将会进入阻塞状态，一直等到队列有空的位置时再讲该元素插入，该操作可以通过设置超时参数，超时后返回 false 表示操作失败，也可以不设置超时参数一直阻塞，中断后抛出 InterruptedException 异常
- 读取元素时: 如果当前队列为空会阻塞住直到队列不为空然后返回元素，同样可以通过设置超时参数

==一句话总结: 由链表组成的双向阻塞队列==

9.5 小结

1. 在多线程领域: 所谓阻塞，在某些情况下会挂起线程（即阻塞），一旦条件满足，被挂起的线程又会自动被唤起

2. 为什么需要 BlockingQueue? 在 concurrent 包发布以前，在多线程环境下，我们每个程序员都必须去自己控制这些细节，尤其还要兼顾效率和线程安全，而这会给我们的程序带来不小的复杂度。使用后我们不需要关心什么时候需要阻塞线程，什么时候需要唤醒线程，因为这一切 BlockingQueue 都给你一手包办了

10 ThreadPool 线程池

10.1 线程池简介

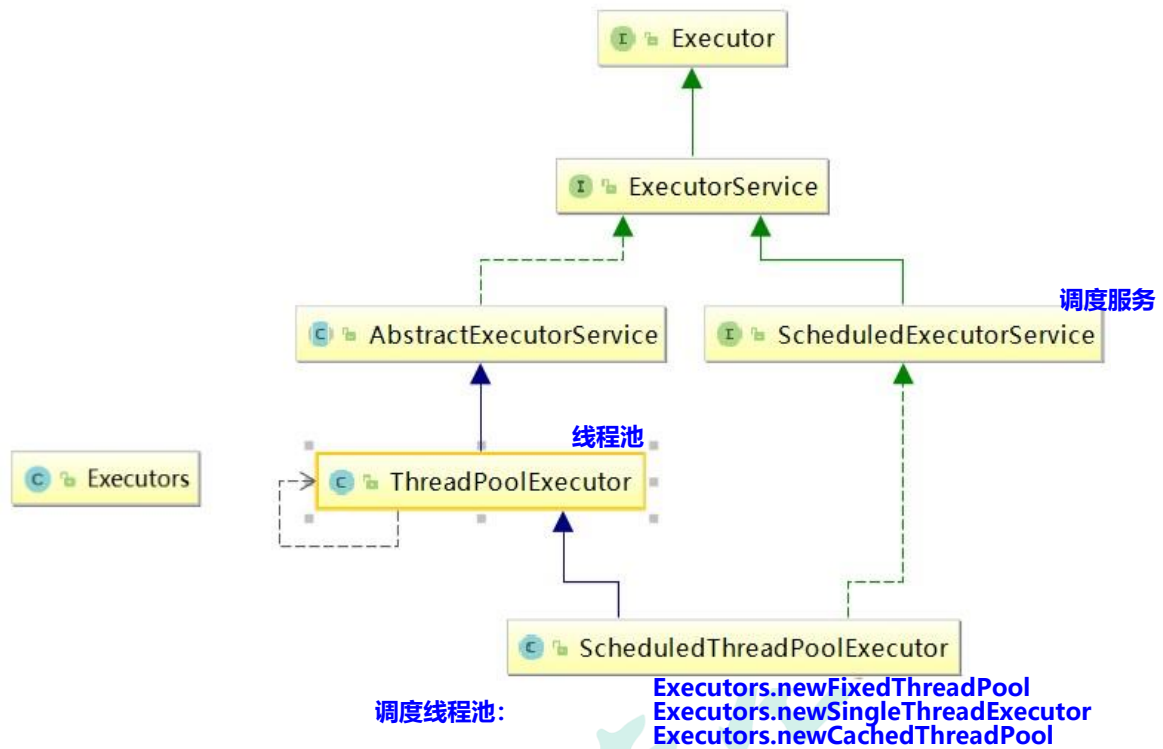
线程池（英语：thread pool）：一种线程使用模式。线程过多会带来调度开销，进而影响缓存局部性和整体性能。而线程池维护着多个线程，等待着监督管理者分配可并发执行的任务。这避免了在处理短时间任务时创建与销毁线程的代价。线程池不仅能够保证内核的充分利用，还能防止过分调度。

例子：10 年前单核 CPU 电脑，假的多线程，像马戏团小丑玩多个球，CPU 需要来回切换。现在是多核电脑，多个线程各自跑在独立的 CPU 上，不用切换效率高。

线程池的优势： 线程池做的工作只要是**控制运行的线程数量**，处理过程中将任务放入队列，然后在线程创建后启动这些任务，如果线程数量超过了最大数量，超出数量的线程排队等候，等其他线程执行完毕，再从队列中取出任务来执行。

它的主要特点为：

- **降低资源消耗：**通过重复利用已创建的线程降低线程创建和销毁造成的消耗。
- **提高响应速度：**当任务到达时，任务可以不需要等待线程创建就能立即执行。
- **提高线程的可管理性：**线程是稀缺资源，如果无限制的创建，不仅会消耗系统资源，还会降低系统的稳定性，使用线程池可以进行统一的分配，调优和监控。
- **Java 中的线程池是通过 Executor 框架实现的，该框架中用到了 Executor, Executors, ExecutorService, ThreadPoolExecutor 这几个类**



10.2 线程池参数说明

本次介绍 5 种类型的线程池

10.2.1 常用参数(重点)

- **corePoolSize** 线程池的核心线程数
- **maximumPoolSize** 能容纳的最大线程数
- **keepAliveTime** 空闲线程存活时间
- **unit** 存活的时间单位
- **workQueue** 存放提交但未执行任务的队列
- **threadFactory** 创建线程的工厂类
- **handler** 等待队列满后的拒绝策略

线程池中，有三个重要的参数，决定影响了拒绝策略：corePoolSize - 核心线程数，也即最小的线程数。workQueue - 阻塞队列。maximumPoolSize - 最大线程数

当提交任务数大于 corePoolSize 的时候，会优先将任务放到 workQueue 阻塞队列中。当阻塞队列饱和后，会扩充线程池中线程数，直到达到

```

newFixedThreadPool    ->  ThreadPoolExecutor(nThreads, nThreads,
                                0L, TimeUnit.MILLISECONDS,
                                new LinkedBlockingQueue<Runnable>());

newSingleThreadExecutor -> ThreadPoolExecutor(1, 1,
                                0L, TimeUnit.MILLISECONDS,
                                new LinkedBlockingQueue<Runnable>());

newCachedThreadPool   ->  ThreadPoolExecutor(0, Integer.MAX_VALUE,
                                60L, TimeUnit.SECONDS,
                                new SynchronousQueue<Runnable>());
    
```


maximumPoolSize 最大线程数配置。此时，再多余的任务，则会触发线程池的拒绝策略了。

总结起来，也就是一句话，**当提交的任务数大于 (workQueue.size() + maximumPoolSize) ，就会触发线程池的拒绝策略。**

10.2.2 拒绝策略(重点)

CallerRunsPolicy: 当触发拒绝策略，只要线程池没有关闭的话，则使用调用线程直接运行任务。一般并发比较小，性能要求不高，不允许失败。但是，由于调用者自己运行任务，如果任务提交速度过快，可能导致程序阻塞，性能效率上必然的损失较大

AbortPolicy: 丢弃任务，并抛出拒绝执行 RejectedExecutionException 异常信息。线程池默认的拒绝策略。必须处理好抛出的异常，否则会打断当前的执行流程，影响后续的任务执行。

DiscardPolicy: 直接丢弃，其他啥都没有

DiscardOldestPolicy: 当触发拒绝策略，只要线程池没有关闭的话，丢弃阻塞队列 workQueue 中最老的一个任务，并将新任务加入

10.3 线程池的种类与创建

10.3.1 newCachedThreadPool(常用)

作用: 创建一个可缓存线程池，如果线程池长度超过处理需要，可灵活回收空闲线程，若无可回收，则新建线程。

特点:

- 线程池中数量没有固定，可达到最大值 (Integer. MAX_VALUE)
- 线程池中的线程可进行缓存重复利用和回收 (回收默认时间为 1 分钟)
- 当线程池中，没有可用线程，会重新创建一个线程

创建方式:

```
/**
 * 可缓存线程池
 * @return
 */
public static ExecutorService newCachedThreadPool(){
    /**
     * corePoolSize 线程池的核心线程数
     * maximumPoolSize 能容纳的最大线程数
     * keepAliveTime 空闲线程存活时间
     * unit 存活的时间单位
     * workQueue 存放提交但未执行任务的队列
     * threadFactory 创建线程的工厂类:可以省略
     * handler 等待队列满后的拒绝策略:可以省略
     */
    return new ThreadPoolExecutor(0,
        Integer.MAX_VALUE,
        60L,
        TimeUnit.SECONDS,
        new SynchronousQueue<>(),
        Executors.defaultThreadFactory(),
        new ThreadPoolExecutor.AbortPolicy());
}
```

场景: 适用于创建一个可无限扩大的线程池，服务器负载压力较轻，执行时间较短，任务多的场景

10.3.2 newFixedThreadPool(常用)

作用: 创建一个可重用固定线程数的线程池，以共享的无界队列方式来运行这些线程。在任意点，在大多数线程会处于处理任务的活动状态。如果在所有线程处于活动状态时提交附加任务，则在有可用线程之前，附加任务将在队列中等待。如果在关闭前的执行期间由于失败而导致任何线程终止，那么一个新线程将代替它执行后续的任务（如果需要）。在某个线程被显式地关闭之前，池中的线程将一直存在。

特征:

- 线程池中的线程处于一定的量, 可以很好的控制线程的并发量
- 线程可以重复被使用, 在显示关闭之前, 都将一直存在
- 超出一定量的线程被提交时候需在队列中等待

创建方式:

```
/**
 * 固定长度线程池
 * @return
 */
public static ExecutorService newFixedThreadPool(){
    /**
     * corePoolSize 线程池的核心线程数
     * maximumPoolSize 能容纳的最大线程数
     * keepAliveTime 空闲线程存活时间
     * unit 存活的时间单位
     * workQueue 存放提交但未执行任务的队列
     * threadFactory 创建线程的工厂类:可以省略
     * handler 等待队列满后的拒绝策略:可以省略
     */
    return new ThreadPoolExecutor(10,
        10,
        0L,
        TimeUnit.SECONDS,
        new LinkedBlockingQueue<>(),
        Executors.defaultThreadFactory(),
        new ThreadPoolExecutor.AbortPolicy());
}
```

场景: 适用于可以预测线程数量的业务中, 或者服务器负载较重, 对线程数有严格限制的场景

10.3.3 newSingleThreadExecutor(常用)

作用：创建一个使用单个 worker 线程的 Executor，以无界队列方式来运行该线程。（注意，如果因为在关闭前的执行期间出现失败而终止了此单个线程，那么如果需要，一个新线程将代替它执行后续的任务）。可保证顺序地执行各个任务，并且在任意给定的时间不会有多线程是活动的。与其他等效的 newFixedThreadPool 不同，可保证无需重新配置此方法所返回的执行程序即可使用其他的线程。

特征：线程池中最多执行 1 个线程，之后提交的线程活动将会排在队列中以此执行

创建方式：

```
/**
 * 单一线程池
 * @return
 */
public static ExecutorService newSingleThreadExecutor(){
    /**
     * corePoolSize 线程池的核心线程数
     * maximumPoolSize 能容纳的最大线程数
     * keepAliveTime 空闲线程存活时间
     * unit 存活的时间单位
     * workQueue 存放提交但未执行任务的队列
     * threadFactory 创建线程的工厂类:可以省略
     * handler 等待队列满后的拒绝策略:可以省略
     */
    return new ThreadPoolExecutor(1,
        1,
        0L,
        TimeUnit.SECONDS,
        new LinkedBlockingQueue<>(),
        Executors.defaultThreadFactory(),
        new ThreadPoolExecutor.AbortPolicy());
}
```

场景: 适用于需要保证顺序执行各个任务，并且在任意时间点，不会同时有多个线程的场景

10.3.4 newScheduledThreadPool(了解)

作用: 线程池支持定时以及周期性执行任务，创建一个 corePoolSize 为传入参数，最大线程数为整形的最大数的线程池**

特征:

(1) 线程池中具有指定数量的线程，即便是空线程也将保留 (2) 可定时或者延迟执行线程活动

创建方式:

```
public static ScheduledExecutorService newScheduledThreadPool(int
corePoolSize,
                                ThreadFactory threadFactory)
{return new ScheduledThreadPoolExecutor(corePoolSize,
threadFactory);
}
```

场景: 适用于需要多个后台线程执行周期任务的场景

10.3.5 newWorkStealingPool

jdk1.8 提供的线程池，底层使用的是 ForkJoinPool 实现，创建一个拥有多个任务队列的线程池，可以减少连接数，创建当前可用 cpu 核数的线程来并行执行任务

创建方式:

```
public static ExecutorService newWorkStealingPool(int parallelism) {
    /**
     * parallelism: 并行级别，通常默认为 JVM 可用的处理器个数
     * factory: 用于创建 ForkJoinPool 中使用的线程。
     * handler: 用于处理工作线程未处理的异常，默认为 null
     * asyncMode: 用于控制 WorkQueue 的工作模式:队列---反队列
```

```
*/  
return new ForkJoinPool(parallelism,  
    ForkJoinPool.defaultForkJoinWorkerThreadFactory,  
    null,  
    true);  
}
```

场景: 适用于大耗时, 可并行执行的场景

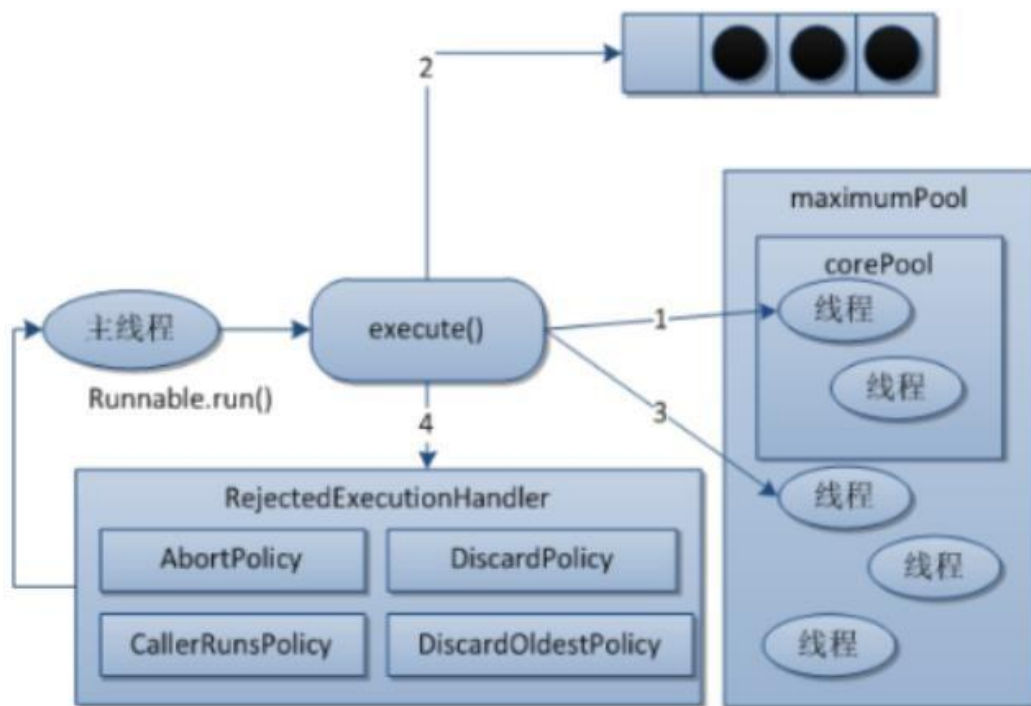
10.4 线程池入门案例

场景: 火车站 3 个售票口, 10 个用户买票

```
package com.atguigu.test;  
  
import java.util.concurrent.*;  
  
/**  
 * 入门案例  
 */  
public class ThreadPoolDemo1 {  
  
    /**  
     * 火车站 3 个售票口, 10 个用户买票  
     * @param args  
     */  
    public static void main(String[] args) {  
        //定时线程次:线程数量为 3---窗口数为 3  
        ExecutorService threadService = new ThreadPoolExecutor(3,  
            3,  
            60L,  
            TimeUnit.SECONDS,  
            new LinkedBlockingQueue<>(),  
            Executors.defaultThreadFactory(),
```

```
new ThreadPoolExecutor.DiscardOldestPolicy());
try {
    //10 个人买票
    for (int i = 1; i <= 10; i++)
        { threadService.execute()-
        >{
            try {
                System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "
窗口,开始卖票");
                Thread.sleep(5000);
                System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "
窗口买票结束");
            }catch (Exception
                e){ e.printStackTrace
                e();
                }
        }
    }
} catch (Exception
    e){ e.printStackTrace
    e();
} finally {
    //完成后结束
    threadService.shutdown();
}
```

10.5 线程池底层工作原理(重要)



1. 在创建了线程池后，线程池中的线程数为零 **执行Execute方法后才创建线程。**
2. 当调用 execute()方法添加一个请求任务时，线程池会做出如下判断：
 - 2.1 如果正在运行的线程数量小于 corePoolSize，那么马上创建线程运行这个任务；
 - 2.2 如果正在运行的线程数量大于或等于 corePoolSize，那么将这个任务放入队列；
 - 2.3 如果这个时候队列满了且正在运行的线程数量还小于 maximumPoolSize，那么还是要创建非核心线程立刻运行这个任务；
 - 2.4 如果队列满了且正在运行的线程数量大于或等于 maximumPoolSize，那么线程池会启动饱和拒绝策略来执行。
3. 当一个线程完成任务时，它会从队列中取下一个任务来执行
4. 当一个线程无事可做超过一定的时间（keepAliveTime）时，线程会判断：
 - 4.1 如果当前运行的线程数大于 corePoolSize，那么这个线程就被停掉。
 - 4.2 所以线程池的所有任务完成后，它最终会收缩到 corePoolSize 的大小。

优先corePool运行线程，超出corePool数量的任务先放入队列等待corePool的线程，队列满时，创建额外线程处理后续再到来的任务，队列中的任务继续等待corePool线程若达到最大设置，且队列也满，则拒绝服务。

拒绝策略:

AbortPolicy(默认): 直接抛出RejectedExecutionException异常阻止系统正常运行 **抛异常**

CallerRunsPolicy: “调用者运行”一种调节机制, 该策略既不会抛弃任务, 也不会抛出异常, 而是将某些任务回退到调用者, 从而降低新任务的流量。

DiscardOldestPolicy: 抛弃队列中等待最久的任务, 然后把当前任务加入队列中尝试再次提交当前任务。

DiscardPolicy: 该策略默默地丢弃无法处理的任务, 不予任何处理也不抛出异常。如果允许任务丢失, 这是最好的一种策略。 **不做任何处理, 直接丢弃**

JDK内置的拒绝策略

10.6 注意事项(重要)

1. 项目中创建多线程时, 使用常见的三种线程池创建方式, 单一、可变、定长都有一定问题, 原因是 FixedThreadPool 和 SingleThreadExecutor 底层都是用 LinkedBlockingQueue 实现的, 这个队列最大长度为 Integer.MAX_VALUE, 容易导致 OOM。所以实际生产一般自己通过 ThreadPoolExecutor 的 7 个参数, 自定义线程池
2. 创建线程池推荐适用 ThreadPoolExecutor 及其 7 个参数手动创建
 - corePoolSize 线程池的核心线程数
 - maximumPoolSize 能容纳的最大线程数
 - keepAliveTime 空闲线程存活时间
 - unit 存活的时间单位
 - workQueue 存放提交但未执行任务的队列
 - threadFactory 创建线程的工厂类
 - handler 等待队列满后的**拒绝策略**
3. 为什么不允许适用不允许 Executors.的方式手动创建线程池,如下图

阿里巴巴 Java 开发手册

4. **【强制】**线程池不允许使用 Executors 去创建, 而是通过 ThreadPoolExecutor 的方式 这样的处理方式让写的同学更加明确线程池的运行规则, 规避资源耗尽的风险。

说明: Executors 返回的线程池对象的弊端如下:

- 1) FixedThreadPool 和 SingleThreadPool:

允许的请求队列长度为 Integer.MAX_VALUE, 可能会堆积大量的请求, 从而导致 OOM。

- 2) CachedThreadPool 和 ScheduledThreadPool:

允许的创建线程数量为 Integer.MAX_VALUE, 可能会创建大量的线程, 从而导致 OOM。

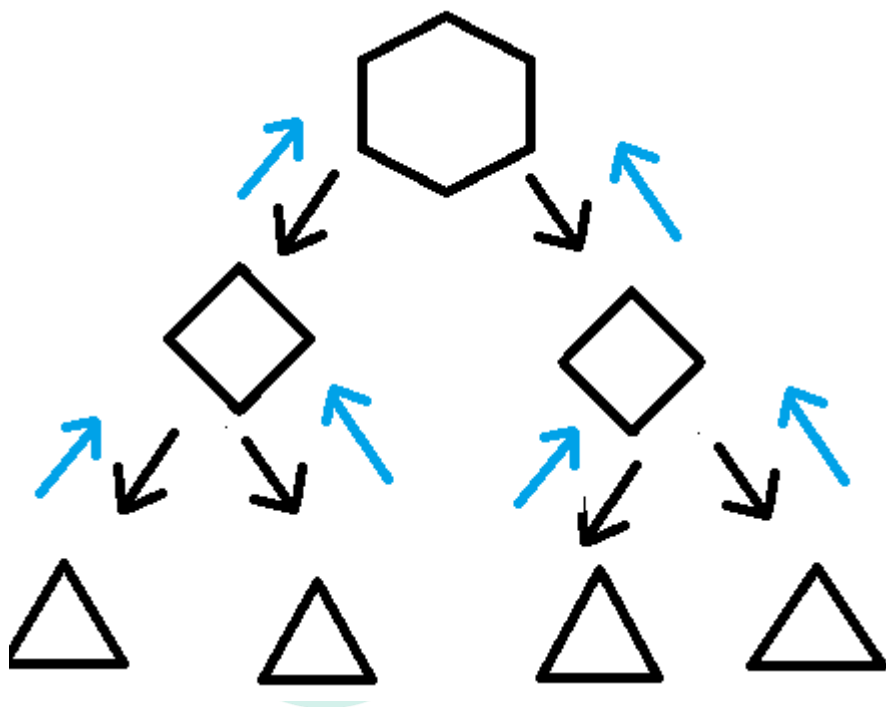
11 Fork/Join

11.1 Fork/Join 框架简介

Fork/Join 它可以将一个大的任务拆分成多个子任务进行并行处理，最后将子任务结果合并成最后的计算结果，并进行输出。Fork/Join 框架要完成两件事情：

Fork：把一个复杂任务进行分拆，大事化小

Join：把分拆任务的结果进行合并



1. **任务分割**：首先 Fork/Join 框架需要把大的任务分割成足够小的子任务，如果子任务比较大的话还要对子任务进行继续分割
2. **执行任务并合并结果**：分割的子任务分别放到双端队列里，然后几个启动线程分别从双端队列里获取任务执行。子任务执行完的结果都放在另外一个队列里，启动一个线程从队列里取数据，然后合并这些数据。

在 Java 的 Fork/Join 框架中，使用两个类完成上述操作

- **ForkJoinTask**:我们要使用 Fork/Join 框架，首先需要创建一个 ForkJoin 任务。该类提供了在任务中执行 fork 和 join 的机制。通常情况下我们不需要直接集成 ForkJoinTask 类，只需要继承它的子类，Fork/Join 框架提供了两个子类：

a.**RecursiveAction**：用于没有返回结果的任务

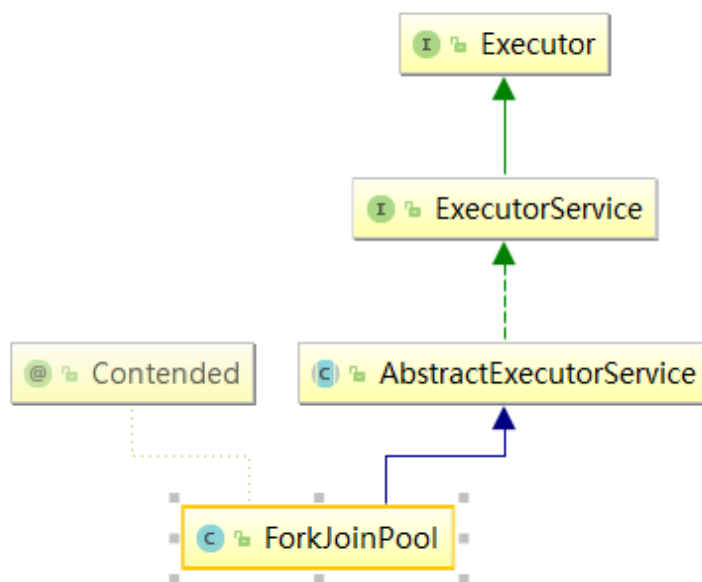
b.**RecursiveTask**:用于有返回结果的任务

- **ForkJoinPool**:ForkJoinTask 需要通过 ForkJoinPool 来执行
- **RecursiveTask**: 继承后可以实现递归(自己调自己)调用的任务

Fork/Join 框架的实现原理

ForkJoinPool 由 ForkJoinTask 数组和 ForkJoinWorkerThread 数组组成，ForkJoinTask 数组负责将存放以及将程序提交给 ForkJoinPool，而 ForkJoinWorkerThread 负责执行这些任务。

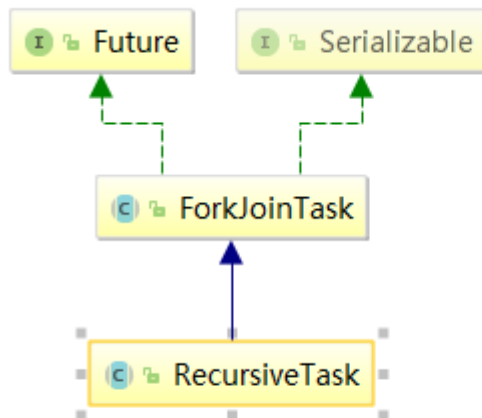
11.2 Fork 方法



分支合并池

类比=>

线程池



递归任务：继承后可以实现递归（自己调自己）调用的任务

Fork 方法的实现原理： 当我们调用 ForkJoinTask 的 fork 方法时，程序会把任务放在 ForkJoinWorkerThread 的 pushTask 的 **workQueue** 中，异步地执行这个任务，然后立即返回结果

```

public final ForkJoinTask<V> fork()
{
    Thread t;
    if ((t = Thread.currentThread()) instanceof ForkJoinWorkerThread)
        ((ForkJoinWorkerThread)t).workQueue.push(this);
    else
        ForkJoinPool.common.externalPush(this);
    return this;
}
    
```

pushTask 方法把当前任务存放在 ForkJoinTask 数组队列里。然后再调用 ForkJoinPool 的 signalWork() 方法唤醒或创建一个工作线程来执行任务。代码如下：

```

final void push(ForkJoinTask<?> task)
{
    ForkJoinTask<?>[] a; ForkJoinPool
    p; int b = base, s = top, n;
    if ((a = array) != null) { // ignore if queue removed
        int m = a.length - 1; // fenced write for task visibility
        U.putOrderedObject(a, ((m & s) << ASHIFT) + ABASE, task);
    }
}
    
```

```
U.putOrderedInt(this, QTOP, s + 1);
if ((n = s - b) <= 1) {
    if ((p = pool) != null)
        p.signalWork(p.workQueues, this); //执行
}
else if (n >= m)
    growArray();
}
```

11.3 join 方法

Join 方法的主要作用是阻塞当前线程并等待获取结果。让我们一起来看看 ForkJoinTask 的 join 方法的实现，代码如下：

```
public final V join()
{
    int s;
    if ((s = doJoin()) & DONE_MASK) != NORMAL)
        reportException(s);
    return getRawResult();
}
```

它首先调用 doJoin 方法，通过 doJoin() 方法得到当前任务的状态来判断返回什么结果，任务状态有 4 种：

== 已完成 (NORMAL)、被取消 (CANCELLED)、信号 (SIGNAL) 和出现异常 (EXCEPTIONAL) ==

- 如果任务状态是已完成，则直接返回任务结果。
- 如果任务状态是被取消，则直接抛出 CancellationException
- 如果任务状态是抛出异常，则直接抛出对应的异常

让我们分析一下 doJoin 方法的实现

```
private int doJoin() {
    int s; Thread t; ForkJoinWorkerThread wt; ForkJoinPool.WorkQueue
w;
    return (s = status) < 0 ? s :
        ((t = Thread.currentThread()) instanceof ForkJoinWorkerThread) ?
        (w = (wt = (ForkJoinWorkerThread)t).workQueue).
        tryUnpush(this) && (s = doExec()) < 0 ? s :
        wt.pool.awaitJoin(w, this, 0L) :
        externalAwaitDone();
}

final int doExec() {
    int s; boolean completed;
    if ((s = status) >= 0) {
        try {
            completed = exec();
        } catch (Throwable rex) {
            return setExceptionalCompletion(rex);
        }
        if (completed)
            s = setCompletion(NORMAL);
    }
    return s;
}
```

在 doJoin()方法流程如下:

1. 首先通过查看任务的状态，看任务是否已经执行完成，如果执行完成，则直接返回任务状态；
2. 如果没有执行完，则从任务数组里取出任务并执行。
3. 如果任务顺利执行完成，则设置任务状态为 NORMAL，如果出现异常，则记录异常，并将任务状态设置为 EXCEPTIONAL。

11.4 Fork/Join 框架的异常处理

ForkJoinTask 在执行的时候可能会抛出异常，但是我们没办法在主线程里直接捕获异常，所以 ForkJoinTask 提供了 isCompletedAbnormally()方法来检查任务是否已经抛出异常或已经被取消了，并且可以通过 ForkJoinTask 的 getException 方法获取异常。

getException 方法返回 Throwable 对象，如果任务被取消了则返回 CancellationException。如果任务没有完成或者没有抛出异常则返回 null。

11.5 入门案例

场景: 生成一个计算任务，计算 $1+2+3+...+1000$ ，==每 100 个数切分一个子任务==

```
package com.atguigu.test;

import java.util.concurrent.RecursiveTask;

/**
 * 递归累加
 */
public class TaskExample extends RecursiveTask<Long>
{
    private int start;
    private int end;
    private long sum;

    /**
     * 构造函数
     * @param start
     * @param end
     */
    public TaskExample(int start, int
        end){this.start = start;
        this.end = end;
    }

    /**
     * The main computation performed by this task.
     *
     * @return the result of the computation
     */
}
```

```
@Override
protected Long compute() {

    System.out.println("任务" + start + "=====" + end + "累加开始");
    //大于 100 个数相加切分,小于直接加
    if(end - start <= 100){
        for (int i = start; i <= end; i++) {
            //累加
            sum += i;
        }
    }else {
        //切分为 2 块
        int middle = start + 100;
        //递归调用,切分为 2 个小任务
        TaskExample taskExample1 = new TaskExample(start, middle);
        TaskExample taskExample2 = new TaskExample(middle + 1, end);
        //执行:异步
        taskExample1.fork();
        taskExample2.fork();
        //同步阻塞获取执行结果
        sum = taskExample1.join() + taskExample2.join();
    }
    //加完返回
    return sum;
}

package com.atguigu.test;

import java.util.concurrent.ForkJoinPool;
import java.util.concurrent.ForkJoinTask;

/**
 * 分支合并案例
 */
```

```
public class ForkJoinPoolDemo {

    /**
     * 生成一个计算任务, 计算 1+2+3 ..... +1000
     * @param args
     */
    public static void main(String[] args) {
        //定义任务
        TaskExample taskExample = new TaskExample(1, 1000);
        //定义执行对象
        ForkJoinPool forkJoinPool = new ForkJoinPool();
        //加入任务执行
        ForkJoinTask<Long> result = forkJoinPool.submit(taskExample);
        //输出结果
        try {
            System.out.println(result.get());
        } catch (Exception
            e){ e.printStackTrace(
            );
        } finally {
            forkJoinPool.shutdown();
        }
    }
}
```

12 CompletableFuture

12.1 CompletableFuture 简介

尸望异辟乙中晚考簧担访份动 0 圭举考簧闹台仪袖受
部中奔汰份动碍乙亡界愿。

CompletableFuture 在 Java 里面被用于**异步编程**，异步通常意味着非阻塞，可以**使得我们的任务单独运行在与主线程分离的其他线程中，并且通过回调可以在主线程中得到异步任务的执行状态，是否完成，和是否异常等信息。**

CompletableFuture 实现了 Future, CompletionStage 接口，实现了 Future 接口就可以兼容现在有线程池框架，而 CompletionStage 接口才是异步编程的接口抽象，里面定义多种异步方法，通过这两者集合，从而打造出了强大的 CompletableFuture 类。

12.2 Future 与 CompletableFuture

Future 在 Java 里面，通常用来表示一个异步任务的引用，比如我们将任务提交到线程池里面，然后我们会得到一个 Future，在 Future 里面有 isDone 方法来判断任务是否处理结束，还有 get 方法可以一直阻塞直到任务结束然后获取结果，但整体来说这种方式，还是同步的，因为需要客户端不断阻塞等待或者不断轮询才能知道任务是否完成。

Future 的主要缺点如下：

(1) 不支持手动完成

我提交了一个任务，但是执行太慢了，我通过其他路径已经获取到了任务结果，现在没法把这个任务结果通知到正在执行的线程，所以必须主动取消或者一直等待它执行完成

(2) 不支持进一步的非阻塞调用

通过 Future 的 get 方法会一直阻塞到任务完成，但是想在获取任务之后执行额外的任务，因为 Future 不支持回调函数，所以无法实现这个功能

(3) 不支持链式调用

对于 Future 的执行结果，我们想继续传到下一个 Future 处理使用，从而形成一个链式的 pipeline 调用，这在 Future 中是没法实现的。

(4) 不支持多个 Future 合并

比如我们有 10 个 Future 并行执行，我们想在所有的 Future 运行完毕之后，执行某些函数，是没法通过 Future 实现的。

(5) 不支持异常处理

Future 的 API 没有任何的异常处理的 api，所以在异步运行时，如果出了问题是不好定位的。

12.3 CompletableFuture 入门

12.3.1 使用 CompletableFuture

场景:主线程里面创建一个 CompletableFuture，然后主线程调用 get 方法会阻塞，最后我们在一个子线程中使其终止。

```
/**
 * 主线程里面创建一个CompletableFuture，然后主线程调用 get 方法会阻塞，最后我们
 * 在一个子线程中使其终止
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) throws
Exception{ CompletableFuture<String> future = new
CompletableFuture<>();new Thread(() -> {
    try{
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "子线程开始干活");
        //子线程睡 5 秒
        Thread.sleep(5000);
        //在子线程中完成主线程
        future.complete("success");
    }catch (Exception
        e){ e.printStackTrace();
    }
}, "A").start();
//主线程调用 get 方法阻塞
System.out.println("主线程调用 get 方法获取结果为: " + future.get());
System.out.println("主线程完成,阻塞结束!!!!!!");
}
```

12.3.2 没有返回值的异步任务

```
/**
 * 没有返回值的异步任务
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) throws
    Exception{System.out.println("主线程开始");
    //运行一个没有返回值的异步任务
    CompletableFuture<Void> future = CompletableFuture.runAsync() -
> {
    try {
        System.out.println("子线程启动干活");
        Thread.sleep(5000);
        System.out.println("子线程完成");
    } catch (Exception e)
        {e.printStackTrace()
        ;
        }
    });
    //主线程阻塞
    future.get();
    System.out.println("主线程结束");
}
```

12.3.3 有返回值的异步任务

```
/**
 * 没有返回值的异步任务
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) throws
    Exception{System.out.println("主线程开始");
    //运行一个有返回值的异步任务
    CompletableFuture<String> future =
    CompletableFuture.supplyAsync() -> {
        try {
            System.out.println("子线程开始任务");
            Thread.sleep(5000);
        } catch (Exception e)
            {e.printStackTrace()
            ;
        }
        return "子线程完成了!";
    });
    //主线程阻塞
    String s = future.get();
    System.out.println("主线程结束, 子线程的结果为:" + s);
}
```

12.3.4 线程依赖

当一个线程依赖另一个线程时，可以使用 `thenApply` 方法来把这两个线程串行化。

```
private static Integer num = 10;

/**
 * 先对一个数加 10,然后取平方
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) throws Exception{

    System.out.println("主线程开始");

    CompletableFuture<Integer> future =
    CompletableFuture.supplyAsync() -> {
        try {
            System.out.println("加 10 任务开始");
            num += 10;
        } catch (Exception e)
            {e.printStackTrace()
            ;
        }
        return num;
    }).thenApply(integer ->
        {return num * num;
    });

    Integer integer = future.get();

    System.out.println("主线程结束, 子线程的结果为:" + integer);
```

```
}
```

12.3.5 消费处理结果

thenAccept 消费处理结果, 接收任务的处理结果, 并消费处理, 无返回结果。

```
public static void main(String[] args) throws
    Exception{System.out.println("主线程开始");
    CompletableFuture.supplyAsync(() -> {
        try {
            System.out.println("加 10 任务开始");
            num += 10;
        } catch (Exception e)
            {e.printStackTrace()
            ;
        }
        return num;
    }).thenApply(integer ->
        {return num * num;
    }).thenAccept(new Consumer<Integer>()
        {@Override
        public void accept(Integer integer) {
            System.out.println("子线程全部处理完成,最后调用了 accept,结果为:" +
integer);
        }
    });
}
```

12.3.6 异常处理

exceptionally 异常处理,出现异常时触发

```
public static void main(String[] args) throws
    Exception{System.out.println("主线程开始");
    CompletableFuture<Integer> future = CompletableFuture.supplyAsync(() ->
        {int i= 1/0;
        System.out.println("加 10 任务开始");
        num += 10;
        return num;
    }).exceptionally(ex ->
        { System.out.println(ex.getMessage());
        return -1;
    });
    System.out.println(future.get());
}
```

handle 类似于 thenAccept/thenRun 方法,是最后一步的处理调用,但是同时可以处理异常

```
public static void main(String[] args) throws
    Exception{System.out.println("主线程开始");
    CompletableFuture<Integer> future = CompletableFuture.supplyAsync(() ->
        {System.out.println("加 10 任务开始");
        num += 10;
        return num;
    }).handle((i,ex) ->{
        System.out.println("进入 handle 方法");
        if(ex != null){
            System.out.println("发生了异常,内容为:" + ex.getMessage());
            return -1;
        }else{
            System.out.println("正常完成,内容为: " + i);
            return i;
        }
    })
```

```
});  
System.out.println(future.get());  
}
```

12.3.7 结果合并

thenCompose 合并两个有依赖关系的 CompletableFuture 的执行结果

```
public static void main(String[] args) throws  
Exception{System.out.println("主线程开始");  
    //第一步加 10  
    CompletableFuture<Integer> future = CompletableFuture.supplyAsync(() ->  
        {System.out.println("加 10 任务开始");  
        num += 10;  
        return num;  
    });  
    //合并  
    CompletableFuture<Integer> future1 = future.thenCompose(i ->  
        //再来一个CompletableFuture  
        CompletableFuture.supplyAsync(() -> {  
            return i + 1;  
        }));  
    System.out.println(future.get());  
    System.out.println(future1.get());  
}
```

thenCombine 合并两个没有依赖关系的 CompletableFuture 任务

```
public static void main(String[] args) throws  
Exception{System.out.println("主线程开始");  
  
    CompletableFuture<Integer> job1 = CompletableFuture.supplyAsync(() ->  
        {System.out.println("加 10 任务开始");  
        num += 10;  
        return num;  
    });  
  
    CompletableFuture<Integer> job2 = CompletableFuture.supplyAsync(() -> {
```

```
System.out.println("乘以 10 任务开始");
num = num * 10;
return num;
});
//合并两个结果
CompletableFuture<Object> future = job1.thenCombine(job2, new
BiFunction<Integer, Integer, List<Integer>>() {
    @Override
    public List<Integer> apply(Integer a, Integer b)
    {List<Integer> list = new ArrayList<>();
    list.add(a);
    list.add(b);
    return list;
    }
});
System.out.println("合并结果为:" + future.get());
}
```

合并多个任务的结果allOf 与anyOf

allOf: 一系列独立的future 任务, 等其所有的任务执行完后做一些事情

```
/**
 * 先对一个数加 10,然后取平方
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) throws
Exception{System.out.println("主线程开始");
List<CompletableFuture> list = new ArrayList<>();
CompletableFuture<Integer> job1 = CompletableFuture.supplyAsync(() ->
{System.out.println("加 10 任务开始");
num += 10;
return num;
});
list.add(job1);

CompletableFuture<Integer> job2 = CompletableFuture.supplyAsync(() ->
{System.out.println("乘以 10 任务开始");
```



```

        num = num * 10;
        return num;
    });
    list.add(job2);

    CompletableFuture<Integer> job3 = CompletableFuture.supplyAsync(() ->
    {System.out.println("减以 10 任务开始");
    num = num * 10;
    return num;
    });
    list.add(job3);

    CompletableFuture<Integer> job4 = CompletableFuture.supplyAsync(() ->
    {System.out.println("除以 10 任务开始");
    num = num * 10;
    return num;
    });
    list.add(job4);
    //多任务合并
    List<Integer> collect =
    list.stream().map(CompletableFuture<Integer>::join).collect(Collectors.toList());
    System.out.println(collect);
}

```

anyOf: 只要在多个future 里面有一个返回，整个任务就可以结束，而不需要等到每一个 future 结束

```

/**
 * 先对一个数加 10,然后取平方
 * @param args
 */
public static void main(String[] args) throws
Exception{System.out.println("主线程开始");
CompletableFuture<Integer>[] futures = new CompletableFuture[4];
CompletableFuture<Integer> job1 = CompletableFuture.supplyAsync(() -> {
    try{
        Thread.sleep(5000);
        System.out.println("加 10 任务开始");
    }
}
}

```

```
        num += 10;
        return num;
    }catch (Exception
        e){return 0;
    }
});
futures[0] = job1;

CompletableFuture<Integer> job2 = CompletableFuture.supplyAsync() ->
    {try{
        Thread.sleep(2000);
        System.out.println("乘以 10 任务开始");
        num = num * 10;
        return num;
    }catch (Exception
        e){return 1;
    }

});
futures[1] = job2;

CompletableFuture<Integer> job3 = CompletableFuture.supplyAsync() ->
    {try{
        Thread.sleep(3000);
        System.out.println("减以 10 任务开始");
        num = num * 10;
        return num;
    }catch (Exception
        e){return 2;
    }

});
futures[2] = job3;

CompletableFuture<Integer> job4 = CompletableFuture.supplyAsync() ->
    {try{
        Thread.sleep(4000);
        System.out.println("除以 10 任务开始");
```

```
        num = num * 10;
        return num;
    }catch (Exception
        e){return 3;
    }
});
futures[3] = job4;
CompletableFuture<Object> future = CompletableFuture.anyOf(futures);
System.out.println(future.get());
}
```

