07 深入Thread类—线程API精讲

更新时间: 2019-09-25 15:53:08



每个人的生命都是一只小船,理想是小船的风帆。

——张海油

前面几节我们都在围绕着如何创建 Thread 和 启动 Thread 做分析。上节我们讲解了 Thread 的几种状态,以及状态间的变化。有些状态的变化是被动发生的,比如 run 方法执行完后进入 TERMINATED 状态。不过更多时候,状态的变化是由于主动调用了某些方法。而这些方法大多数是 Thread 类的 API。本小结,我们就来重点学习下 Thread 类暴露出来的 API。

sleep 方法

顾名思义,线程的 sleep 方法会使线程休眠指定的时间长度。休眠的意思是,当前逻辑执行到此不再继续执行,而是等待指定的时间。但在这段时间内,该线程持有的 monitor 锁(锁在后面会讲解,这里可以认为对共享资源的独占标志)并不会被放弃。我们可以认为线程只是工作到一半休息了一会,但它所占有的资源并不会交还。这样设计很好理解,因为线程在 sleep 的时候可能是处于同步代码块的中间位置,如果此时把锁放弃,就违背了同步的语义。所以 sleep 时并不会放弃锁,等过了 sleep 时长后,可以确保后面的逻辑还在同步执行。



sleep 方法有两个重载,分别是:

```
public static native void sleep(long millis) throws InterruptedException;
public static void sleep(long millis, int nanos) throws InterruptedException
```

两者的区别只是一个支持休眠时间到毫秒级,另外一个到纳秒级。但其实第二个并不能真的精确到纳秒级别,我们 来看第二个重载方法代码:

可以清楚的看到,最终调用的还是第一个毫秒级别的 **sleep** 方法。而传入的纳秒会被四舍五入。如果大于 **50** 万,毫秒 **++**,否则纳秒被省略。

yield 方法

yield 方法我们平时并不常用。yield 单词的意思是让路,在多线程中意味着本线程愿意放弃 CPU 资源,也就是可以让出 CPU 资源。不过这只是给 CPU 一个提示,当 CPU 资源并不紧张时,则会无视 yield 提醒。如果 CPU 没有无视 yield 提醒。如果 CPU 没有无视 yield 提醒,那么当前 CPU 会从 RUNNING 变为 RUNNABLE 状态,此时其它等待 CPU 的 RUNNABLE 线程,会去竞争 CPU 资源。讲到这里有个问题,刚刚 yield 的线程同为 RUNNABLE 状态,是否也会参与竞争再次获得 CPU 资源呢?经过我大量测试,刚刚 yield 的线程是不会马上参与竞争获得 CPU 资源的。

我们看下面测试代码:

```
public class YieldExampleClient {
  public static void main(String[] args) {
    Thread xiaoming = new Thread(() -> {
      for (int i = 0; i < 10; i++) {
        System.out.println("小明--"+i);
//
         if (i == 2) {
           Thread.yield();
//
//
    });
    Thread jianguo = new Thread(() -> {
      for (int i = 0; i < 10; i++) {
         System.out.println("建国--"+i);
    });
    xiaoming.start();
    jianguo.start();
```

可以看到启动两个线程打印,控制台输出如下:

```
小明--0
小明--1
小明--2
小明--3
小明--4
小明--5
小明--6
小明--7
小明--8
小明--9
建国--0
建国--1
建国--2
建国--3
建国--4
建国--5
建国--6
建国--7
建国--8
建国--9
```

每次结果有所区别,但是一般都是小明输出到 5 以后,建国才开始输出。这一是因为线程启动需要时间,另外也是因为 CPU 紧张, jianguo 线程在排队。

我们放开小明线程注解部分,让输出到 xiaoming 线程输出到 2 的时候 yield ,看看会怎么样。输出如下:

```
小明--0
小明--1
小明--2
建国--0
建国--1
```

我们看前四行,xiaoming 先获得了 CPU 的使用权,不过在打印到 2 的时候调用了 yield 方法,提示可以让出 CPU 的使用权,而此时 CPU 接受了提示,从而让建国获得了 CPU 的使用权。我尝试建立更多的线程,多次尝试,发现小明打印到 2 的时候,肯定会切换为其它线程打印。不过如果 CPU 资源丰富,那么会无视 yield 方法,xiaoming 也无需让出 CPU 资源。

yield 方法为了提升线程间的交互,避免某个线程长时间过渡霸占 CPU 资源。但 yield 在实际开发中用的比较少,源码的注解也提到这一点:"It is rarely appropriate to use this method."。

currentThread 方法

我们前几节中已经使用过该方法,这是一个静态方法,用于获取当前线程的实例。用法很简单,如下:

```
Thread.currentThread();
```

拿到线程的实例后,我们还可以获取 Thread 的 名称:

```
Thread.currentThread().getName();
```

这两个方法在之前例子中我们都使用过,也比较简单,就不再赘述。

此外我们还可以获取线程 ID:

```
Thread.currentThread().getId();
```

setPriority 方法

此方法用于设置线程的优先级。每个线程都有自己的优先级数值,当 CPU 资源紧张的时候,优先级高的线程获得 CPU 资源的概率会更大。请注意仅仅是概率会更大,并不意味着就一定能够先于优先级低的获取。这和摇车牌号一个道理,我现在中签概率是标准的 9 倍,但摇中依然摇摇无期。而身边却时不时的出现第一次摇号就中的朋友。如果在 CPU 比较空闲的时候,那么优先级就没有用了,人人都有肉吃,不需要摇号了。

优先级别高可以在大量的执行中有所体现。在大量数据的样本中,优先级高的线程会被选中执行的次数更多。

最后我们看下 setPriority 的源码:

```
public final void setPriority(int newPriority) {
    ThreadGroup g;
    checkAccess();
    if (newPriority > MAX_PRIORITY || newPriority < MIN_PRIORITY) {
        throw new IllegalArgumentException();
    }
    if((g = getThreadGroup()) != null) {
        if (newPriority > g.getMaxPriority()) {
            newPriority = g.getMaxPriority();
        }
        setPriorityO(priority = newPriority);
    }
}
```

Thread 有自己的最小和最大优先级数值,范围在 1-10。如果不在此范围内,则会报错。另外如果设置的 priority 超过了线程所在组的 priority ,那么只能被设置为组的最高 priority 。最后通过调用 native 方法 setPriority0 进行设置。

interrupt 相关方法

interrupt 的意思是打断。调用了 interrupt 方法后,线程会怎么样?不知道你的答案是什么。我在第一次学习 interrupt 的时候,第一感觉是让线程中断。其实,并不是这样。inerrupt 方法的作用是让可中断方法,比如让 sleep 中断。也就是说其中断的并不是线程的逻辑,中断的是线程的阻塞。这一点在本小结一开始就要彻底搞清池,否则带着错误的想法会影响学习的效果。

那么 interrupt 方法调用后,对未使用可中断方法的线程有影响吗?我们做个简单的实验,代码如下:

```
public class InterruptClient {
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
        Thread thread = new Thread(()->{
            for(int i=0; i<100; i++){
                System.out.println("I'm doing my work");
                System.out.println("I'm interrupted?"+Thread.currentThread().isInterrupted());
        }
    });
    thread.start();
    Thread.sleep(1);
    thread.interrupt();
    }
}</pre>
```

线程 run 方法中没有调用可中断方法,只是输出 l'm doing my work, 另外还会输出自己的中断状态。而主线程会 sleep 一毫秒,留时间给 thread 线程启动,然后调用 thread 线程的 interrupt 方法。我截取其中关键一段输出如下:

```
I'm doing my work
I'm interrupted?false
I'm doing my work
I'm interrupted?true
I'm doing my work
I'm interrupted?true
```

这段后面的输出一直到结束,都在重复 "I'm doing my work I'm interrupted?true", 这说明两个问题:

- 1. 调用 interrupt 方法,并不会影响可中断方法之外的逻辑。线程不会中断,会继续执行。这里的中断概念并不是指中断线程:
- 2. 一旦调用了 interrupt 方法,那么线程的 interrupted 状态会一直为 ture(没有通过调用可中断方法或者其他方式 主动清除标识的情况下);

通过上面实现我们了解了 interrupt 方法中断的不是线程。它中断的其实是可中断方法,如 sleep 。可中断方法被中断后,会把 interrupted 状态归位,改回 false 。

我们还是做个实验,代码如下:

```
public class InterruptSleepClient {
  public static void main(String∏ args) throws InterruptedException {
    Thread xiaopang = new Thread(()->{
       for(int i=0; i<100; i++){
         System.out.println("I'm doing my work");
         try {
            System.out.println("I will sleep");
            Thread.sleep(1000);
         } catch (InterruptedException e) {
            System.out.println("My sleeping was interrupted");
         System.out.println("I'm\ interrupted?"+Thread.currentThread().isInterrupted());
      }
    });
    xiaopang.start();
    Thread.sleep(1)
    xiaopang.interrupt();
```

这次干活的小胖比较懒,每次干完活都要休息一秒钟。有一次被让他干活的老师发现,把他叫醒了。但是后来看他 照睡不误,也就随他去了。这段代码执行结果如下:

```
I'm doing my work
I will sleep
My sleeping was interrupted
I'm interrupted? false
I'm doing my work
I will sleep
I'm interrupted? false
I'm doing my work
I will sleep
I'm interrupted? false
I'm doing my work
I will sleep
I'm interrupted? false
```

可以看到当 xiaopang.interrupt () 执行后,睡眠中的 xiaopang 被唤醒了。这里额外需要注意的是,此时 xiaopang 线程的 interrupted 状态还是 false。因为可中断线程会捕获中断的信号,并且会清除掉 interrupted 标识。因此输出的 "I'm interrupted ?" 全部是 false。

最后我们再看一下静态方法 interrupted 。这个方法其实和成员方法 isInterrupted 方法类似,都是返回了 interrupted 状态。不同就是 interrupted 方法返回状态后,如果为 true 则会清除掉状态。而 isInterrupted 则不会。上面第一段测试代码已经验证了这一点,被打断后,调用 isInterrupted 一直返回 true。

下面我们来验证下 interrupted 是否会清除标识位。把第一段代码稍微改一下:

改动已经在注解中说明,仅仅是改了获取 interrupted 状态的方法。但输出结果却是不一样的:

```
I'm doing my work
I'm interrupted?false
I'm doing my work
I'm interrupted?false
I'm doing my work
I'm interrupted?true
I'm doing my work
I'm interrupted?false
```

可以看到在输出 "I'm interrupted?true" 后,中断状态又变回了 false。

通过以上讲解,可以看出 interrupt 方法只是设置了中断标识位,这个标识位只对可中断方法会产生作用。不过我们还可以利用它做更多的事情,比如说如果线程的 run 方法中这么写:

```
while(!isInterrupted()){
//do somenting
}
```

这样主线程中可以通过调用此线程的 interrupt 方法,让其推出运行。此时 interrupted 的含义就真的是线程退出了。不过假如你的 while 循环中调用了可中断方法,那么就会有干扰。

join 方法

最后我们再讲解一个重要的方法 join。这个方法功能强大,也很实用。我们用它能够实现并行化处理。比如主线程需要做两件没有相互依赖的事情,那么可以起 A、B 两个线程分别去做。通过调用 A、B 的 join 方法,让主线程 block 住,直到 A、B 线程的工作全部完成,才继续走下去。我们来看下面这段代码:

```
public class JoinClient {
  public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
    Thread backendDev = createWorker("backed dev", "backend coding");
    Thread frontendDev = createWorker("frontend dev", "frontend coding");
    Thread tester = createWorker("tester", "testing");

    backendDev.start();

    backendDev.start();

// backendDev.join();

// tester.start();

// public static Thread createWorker(String role, String work) {
    return new Thread(() -> {
        System.out.println("I finished " + work + " as a " + role);
    });
}
```

这段代码中,我们把 join 方法去掉。执行结果如下:

```
I finished backend coding as a backed dev
I finished testing as a tester
I finished backend coding as a frontend dev
```

我们期望的是前端和后端开发完成工作后,测试才开始测试。但从输出结果看并非如此。要想实现这个需求,我们只需把注释打开,让 backendDev 和 frontendDev 先做 join 操作,此时主线程会被 block 住。直到 backendDev 和 frontendDev 线程都执行结束,才会继续往下执行。输出如下:

I finished backend coding as a backed dev I finished frontend coding as a frontend dev I finished testing as a tester

可以看到现在的输出完全符合我们的期望。可见调用 join 方法后 block 的并不是被调用的 backendDev 或 frontendDev 线程, 而是调用方线程, 这个需要牢记。

总结

本小结讲解了 Thread 的几个常用的方法,这些方法在我们实际开发中会经常用到的,需要我们认真学习和理解。 有些已经被弃用的方法没有再讲解,比如 stop 方法。关于更多的方法,其实读者可以直接阅读 Thread 源代码,Thread 类的注解写得相当详细。其实很多时候我们自己动手直接阅读源代码和注解,是更为快捷的学习方式,而且也更为权威。

下一节我们继续讲解线程的相关操作 wait ()、notify ()、notifyAll ()。这些方法也会改变线程的状态,但并不是 Thread 的 API 。

}

← 06 线程什么时候开始真正执行? —线程的状态详解 08 集体协作,什么最重要? 沟 通! —线程的等待和通知 →