02 如何正确停止线程?为什么 volatile 标记位的停止方法是错误的?

在本课时我们主要学习如何正确停止一个线程?以及为什么用 volatile 标记位的停止方法是错误的?

首先,我们来复习如何启动一个线程,想要启动线程需要调用 Thread 类的 start() 方法,并在 run() 方法中定义需要执行的任务。启动一个线程非常简单,但如果想要正确停止它就没那么容易了。

原理介绍

通常情况下,我们不会手动停止一个线程,而是允许线程运行到结束,然后让它自然停止。 但是依然会有许多特殊的情况需要我们提前停止线程,比如:用户突然关闭程序,或程序运 行出错重启等。

在这种情况下,即将停止的线程在很多业务场景下仍然很有价值。尤其是我们想写一个健壮性很好,能够安全应对各种场景的程序时,正确停止线程就显得格外重要。但是Java 并没有提供简单易用,能够直接安全停止线程的能力。

为什么不强制停止? 而是通知、协作

对于 Java 而言,最正确的停止线程的方式是使用 interrupt。但 interrupt 仅仅起到通知被停止线程的作用。而对于被停止的线程而言,它拥有完全的自主权,它既可以选择立即停止,也可以选择一段时间后停止,也可以选择压根不停止。那么为什么 Java 不提供强制停止线程的能力呢?

事实上, Java 希望程序间能够相互通知、相互协作地管理线程, 因为如果不了解对方正在做的工作, 贸然强制停止线程就可能会造成一些安全的问题, 为了避免造成问题就需要给对方一定的时间来整理收尾工作。比如: 线程正在写入一个文件, 这时收到终止信号, 它就需要根据自身业务判断, 是选择立即停止, 还是将整个文件写入成功后停止, 而如果选择立即停止就可能造成数据不完整, 不管是中断命令发起者, 还是接收者都不希望数据出现问题。

如何用 interrupt 停止线程

```
while (!Thread.currentThread().isInterrupted() && more work to do) {
   do more work
}
```

明白 Java 停止线程的设计原则之后,我们看看如何用代码实现停止线程的逻辑。我们一旦调用某个线程的 interrupt() 之后,这个线程的中断标记位就会被设置成 true。每个线程都有这样的标记位,当线程执行时,应该定期检查这个标记位,如果标记位被设置成 true,就说明有程序想终止该线程。回到源码,可以看到在 while 循环体判断语句中,首先通过Thread.currentThread().isInterrupt() 判断线程是否被中断,随后检查是否还有工作要做。&& 逻辑表示只有当两个判断条件同时满足的情况下,才会去执行下面的工作。

我们再看看具体例子。

```
public class StopThread implements Runnable {
    @Override
    public void run() {
        int count = 0;
        while (!Thread.currentThread().isInterrupted() && count < 1000) {
            System.out.println("count = " + count++);
        }
    }
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
        Thread thread = new Thread(new StopThread());
        thread.start();
        Thread.sleep(5);
        thread.interrupt();
    }
}</pre>
```

在 StopThread 类的 run() 方法中,首先判断线程是否被中断,然后判断 count 值是否小于 1000。这个线程的工作内容很简单,就是打印 0~999 的数字,每打印一个数字 count 值加

1,可以看到,线程会在每次循环开始之前,检查是否被中断了。接下来在 main 函数中会启动该线程,然后休眠 5 毫秒后立刻中断线程,该线程会检测到中断信号,于是在还没打印完1000个数的时候就会停下来,这种就属于通过 interrupt 正确停止线程的情况。

sleep 期间能否感受到中断

```
Runnable runnable = () -> {
   int num = 0;
   try {
      while (!Thread.currentThread().isInterrupted() &&
      num <= 1000) {
         System.out.println(num);
         num++;
         Thread.sleep(1000000);
      }
   } catch (InterruptedException e) {
        e.printStackTrace();
   }
};</pre>
```

那么我们考虑一种特殊情况,改写上面的代码,如果线程在执行任务期间有休眠需求,也就是每打印一个数字,就进入一次 sleep,而此时将 Thread.sleep()的休眠时间设置为 1000秒钟。

```
num++;
Thread.sleep(1000000);

}
} catch (InterruptedException e) {
    e.printStackTrace();
}

};
Thread thread = new Thread(runnable);
thread.start();
Thread.sleep(5);
thread.interrupt();
}
```

主线程休眠 5 毫秒后,通知子线程中断,此时子线程仍在执行 sleep 语句,处于休眠中。那么就需要考虑一点,在休眠中的线程是否能够感受到中断通知呢?是否需要等到休眠结束后才能中断线程呢?如果是这样,就会带来严重的问题,因为响应中断太不及时了。正因为如此,Java 设计者在设计之初就考虑到了这一点。

如果 sleep、wait 等可以让线程进入阻塞的方法使线程休眠了,而处于休眠中的线程被中断,那么线程是可以感受到中断信号的,并且会抛出一个 Interrupted Exception 异常,同时清除中断信号,将中断标记位设置成 false。这样一来就不用担心长时间休眠中线程感受不到中断了,因为即便线程还在休眠,仍然能够响应中断通知,并抛出异常。

两种最佳处理方式

在实际开发中肯定是团队协作的,不同的人负责编写不同的方法,然后相互调用来实现整个业务的逻辑。那么如果我们负责编写的方法需要被别人调用,同时我们的方法内调用了sleep 或者 wait 等能响应中断的方法时,仅仅 catch 住异常是不够的。

```
void subTas() {
    try {
        Thread.sleep(1000);
```

```
} catch (InterruptedException e) {
    // 在这里不处理该异常是非常不好的
}
```

我们可以在方法中使用 try/catch 或在方法签名中声明 throws InterruptedException。

方法签名抛异常,run() 强制 try/catch

我们先来看下 try/catch 的处理逻辑。如上面的代码所示,catch 语句块里代码是空的,它并没有进行任何处理。假设线程执行到这个方法,并且正在 sleep,此时有线程发送 interrupt 通知试图中断线程,就会立即抛出异常,并清除中断信号。抛出的异常被 catch 语句块捕捉。

但是,捕捉到异常的 catch 没有进行任何处理逻辑,相当于把中断信号给隐藏了,这样做是非常不合理的,那么究竟应该怎么处理呢?首先,可以选择在方法签名中抛出异常。

```
void subTask2() throws InterruptedException {
    Thread.sleep(1000);
}
```

正如代码所示,要求每一个方法的调用方有义务去处理异常。调用方要不使用 try/catch 并在 catch 中正确处理异常,要不将异常声明到方法签名中。如果每层逻辑都遵守规范,便可以将中断信号层层传递到顶层,最终让 run() 方法可以捕获到异常。而对于 run() 方法而言,它本身没有抛出 checkedException 的能力,只能通过 try/catch 来处理异常。层层传递异常的逻辑保障了异常不会被遗漏,而对 run() 方法而言,就可以根据不同的业务逻辑来进行相应的处理。

再次中断

```
private void reInterrupt() {
    try {
        Thread.sleep(2000);
    } catch (InterruptedException e) {
        Thread.currentThread().interrupt();
}
```

```
e.printStackTrace();
}
```

除了刚才推荐的将异常声明到方法签名中的方式外,还可以在 catch 语句中再次中断线程。如代码所示,需要在 catch 语句块中调用 Thread.currentThread().interrupt() 函数。因为如果线程在休眠期间被中断,那么会自动清除中断信号。如果这时手动添加中断信号,中断信号依然可以被捕捉到。这样后续执行的方法依然可以检测到这里发生过中断,可以做出相应的处理,整个线程可以正常退出。

我们需要注意,我们在实际开发中不能盲目吞掉中断,如果不在方法签名中声明,也不在 catch 语句块中再次恢复中断,而是在 catch 中不作处理,我们称这种行为是"屏蔽了中断请求"。如果我们盲目地屏蔽了中断请求,会导致中断信号被完全忽略,最终导致线程无法正确停止。

为什么用 volatile 标记位的停止方法是错误的

下面我们来看一看本课时的第二个问题,为什么用 volatile 标记位的停止方法是错误的?

错误的停止方法

首先,我们来看几种停止线程的错误方法。比如 stop(), suspend()和 resume(), 这些方法已经被 Java 直接标记为 @Deprecated。如果再调用这些方法,IDE 会友好地提示,我们不应该再使用它们了。但为什么它们不能使用了呢?是因为 stop()会直接把线程停止,这样就没有给线程足够的时间来处理想要在停止前保存数据的逻辑,任务戛然而止,会导致出现数据完整性等问题。

而对于 suspend() 和 resume() 而言,它们的问题在于如果线程调用 suspend(),它并不会释放锁,就开始进入休眠,但此时有可能仍持有锁,这样就容易导致死锁问题,因为这把锁在线程被 resume() 之前,是不会被释放的。

假设线程 A 调用了 suspend() 方法让线程 B 挂起,线程 B 进入休眠,而线程 B 又刚好持有一把锁,此时假设线程 A 想访问线程 B 持有的锁,但由于线程 B 并没有释放锁就进入休眠了,所以对于线程 A 而言,此时拿不到锁,也会陷入阻塞,那么线程 A 和线程 B 就都无法继续向下执行。

正是因为有这样的风险,所以 suspend() 和 resume() 组合使用的方法也被废弃了。那么接下来我们来看看,为什么用 volatile 标记位的停止方法也是错误的?

volatile 修饰标记位适用的场景

```
public class VolatileCanStop implements Runnable {
    private volatile boolean canceled = false;
    @Override
    public void run() {
        int num = 0;
        try {
            while (!canceled && num <= 1000000) {</pre>
                if (num % 10 == 0) {
                    System.out.println(num + "是10的倍数。");
                }
                num++;
                Thread.sleep(1);
            }
        } catch (InterruptedException e) {
            e.printStackTrace();
        }
    }
    public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
        VolatileCanStop r = new VolatileCanStop();
        Thread thread = new Thread(r);
        thread.start();
        Thread.sleep(3000);
        r.canceled = true;
    }
}
```

什么场景下 volatile 修饰标记位可以让线程正常停止呢? 如代码所示,声明了一个叫作

VolatileStopThread 的类,它实现了 Runnable 接口,然后在 run() 中进行 while 循环,在循环体中又进行了两层判断,首先判断 canceled 变量的值,canceled 变量是一个被 volatile 修饰的初始值为 false 的布尔值,当该值变为 true 时,while 跳出循环,while 的第二个判断条件是 num 值小于1000000(一百万),在while 循环体里,只要是 10 的倍数就打印出来,然后 num++。

接下来,首先启动线程,然后经过 3 秒钟的时间,把用 volatile 修饰的布尔值的标记位设置成 true,这样,正在运行的线程就会在下一次 while 循环中判断出 canceled 的值已经变成 true 了,这样就不再满足 while 的判断条件,跳出整个 while 循环,线程就停止了,这种情况是演示 volatile 修饰的标记位可以正常工作的情况,但是如果我们说某个方法是正确的,那么它应该不仅仅是在一种情况下适用,而在其他情况下也应该是适用的。

volatile 修饰标记位不适用的场景

接下来我们就用一个生产者/消费者模式的案例来演示为什么说 volatile 标记位的停止方法是不完美的。

```
class Producer implements Runnable {
   public volatile boolean canceled = false;
   BlockingQueue storage;
    public Producer(BlockingQueue storage) {
       this.storage = storage;
   }
   @Override
    public void run() {
       int num = 0;
       try {
           while (num <= 100000 && !canceled) {
               if (num % 50 == 0) {
                    storage.put(num);
                   System.out.println(num + "是50的倍数,被放到仓库中了。");
               }
               num++;
```

```
}
} catch (InterruptedException e) {
    e.printStackTrace();
} finally {
    System.out.println("生产者结束运行");
}
}
```

首先,声明了一个生产者 Producer,通过 volatile 标记的初始值为 false 的布尔值 canceled 来停止线程。而在 run() 方法中,while 的判断语句是 num 是否小于 100000 及 canceled 是否被标记。while 循环体中判断 num 如果是 50 的倍数就放到 storage 仓库中,storage 是生产者与消费者之间进行通信的存储器,当 num 大于 100000 或被通知停止时,会跳出 while 循环并执行 finally 语句块,告诉大家"生产者结束运行"。

```
class Consumer {
    BlockingQueue storage;

public Consumer(BlockingQueue storage) {
    this.storage = storage;
}

public boolean needMoreNums() {
    if (Math.random() > 0.97) {
        return false;
    }

    return true;
}
```

而对于消费者 Consumer,它与生产者共用同一个仓库 storage,并且在方法内通过 needMoreNums()方法判断是否需要继续使用更多的数字,刚才生产者生产了一些 50 的倍数供消费者使用,消费者是否继续使用数字的判断条件是产生一个随机数并与 0.97 进行比较,大于 0.97 就不再继续使用数字。

```
public static void main(String[] args) throws InterruptedException {
       ArrayBlockingQueue storage = new ArrayBlockingQueue(8);
       Producer producer = new Producer(storage);
       Thread producerThread = new Thread(producer);
       producerThread.start();
       Thread.sleep(500);
       Consumer consumer = new Consumer(storage);
       while (consumer.needMoreNums()) {
           System.out.println(consumer.storage.take() + "被消费了");
           Thread.sleep(100);
       }
       System.out.println("消费者不需要更多数据了。");
       //一旦消费不需要更多数据了,我们应该让生产者也停下来,但是实际情况却停不下来
       producer.canceled = true;
       System.out.println(producer.canceled);
   }
}
```

下面来看下 main 函数,首先创建了生产者/消费者共用的仓库 BlockingQueue storage,仓库容量是 8,并且建立生产者并将生产者放入线程后启动线程,启动后进行 500 毫秒的休眠,休眠时间保障生产者有足够的时间把仓库塞满,而仓库达到容量后就不会再继续往里塞,这时生产者会阻塞,500 毫秒后消费者也被创建出来,并判断是否需要使用更多的数字,然后每次消费后休眠 100 毫秒,这样的业务逻辑是有可能出现在实际生产中的。

当消费者不再需要数据,就会将 canceled 的标记位设置为 true, 理论上此时生产者会跳出 while 循环, 并打印输出"生产者运行结束"。

然而结果却不是我们想象的那样,尽管已经把 canceled 设置成 true,但生产者仍然没有停止,这是因为在这种情况下,生产者在执行 storage.put(num) 时发生阻塞,在它被叫醒之前是没有办法进入下一次循环判断 canceled 的值的,所以在这种情况下用 volatile 是没有办法让生产者停下来的,相反如果用 interrupt 语句来中断,即使生产者处于阻塞状态,仍然能够感受到中断信号,并做响应处理。

总结

好了,本课时的内容就全部讲完了,我们来总结下学到了什么,首先学习了如何正确停止线程,其次是掌握了为什么说 volatile 修饰标记位停止方法是错误的。

如果我们在面试中被问到"你知不知道如何正确停止线程"这样的问题,我想你一定可以完美地回答了,首先,从原理上讲应该用 interrupt 来请求中断,而不是强制停止,因为这样可以避免数据错乱,也可以让线程有时间结束收尾工作。

如果我们是子方法的编写者,遇到了 interrupted Exception, 应该如何处理呢?

我们可以把异常声明在方法中,以便顶层方法可以感知捕获到异常,或者也可以在 catch 中再次声明中断,这样下次循环也可以感知中断,所以要想正确停止线程就要求我们停止方,被停止方,子方法的编写者相互配合,大家都按照一定的规范来编写代码,就可以正确地停止线程了。

最后我们再来看下有哪些方法是不够好的,比如说已经被舍弃的 stop()、suspend() 和 resume(),它们由于有很大的安全风险比如死锁风险而被舍弃,而 volatile 这种方法在某些特殊的情况下,比如线程被长时间阻塞的情况,就无法及时感受中断,所以 volatile 是不够全面的停止线程的方法。