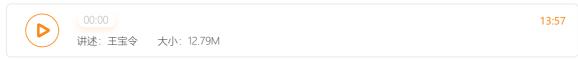
09 | Java线程 (上): Java线程的生命周期

王宝令 2019-03-19





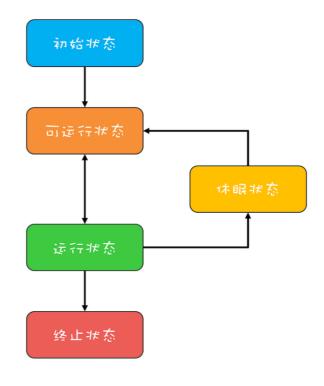
在 Java 领域,实现并发程序的主要手段就是多线程。线程是操作系统里的一个概念,虽然各种不同的开发语言如 Java、C# 等都对其进行了封装,但是万变不离操作系统。Java 语言里的线程本质上就是操作系统的线程,它们是一一对应的。

在操作系统层面,线程也有"生老病死",专业的说法叫有生命周期。对于有生命周期的事物,要学好它,思路非常简单,只要能搞懂**生命周期中各个节点的状态转换机制**就可以了。

虽然不同的开发语言对于操作系统线程进行了不同的封装,但是对于线程的生命周期这部分,基本上是雷同的。所以,我们可以先来了解一下通用的线程生命周期模型,这部分内容也适用于很多其他编程语言;然后再详细有针对性地学习一下 Java 中线程的生命周期。

通用的线程生命周期

通用的线程生命周期基本上可以用下图这个"五态模型"来描述。这五态分别是:**初始状态、可运行状态、运行状态、休眠状态**和终止状态。



通用线程状态转换图——五态模型

这"五态模型"的详细情况如下所示。

- 1. **初始状态**,指的是线程已经被创建,但是还不允许分配 CPU 执行。这个状态属于编程语言特有的,不过这里所谓的被创建,仅仅是在编程语言层面被创建,而在操作系统层面,真正的线程还没有创建。
- 2. **可运行状态**,指的是线程可以分配 CPU 执行。在这种状态下,真正的操作系统线程已经被成功创建了,所以可以分配 CPU 执行。
- 3. 当有空闲的 CPU 时,操作系统会将其分配给一个处于可运行状态的线程,被分配到 CPU 的线程的状态就转换成了**运行状态**。
- 4. 运行状态的线程如果调用一个阻塞的 API (例如以阻塞方式读文件) 或者等待某个事件 (例如条件变量) ,那么线程的状态就会转换到**休眠状态**,同时释放 CPU 使用权,休眠状态的线程 永远没有机会获得 CPU 使用权。当等待的事件出现了,线程就会从休眠状态转换到可运行状态。
- 5. 线程执行完或者出现异常就会进入**终止状态**,终止状态的线程不会切换到其他任何状态,进入 终止状态也就意味着线程的生命周期结束了。

这五种状态在不同编程语言里会有简化合并。例如,C语言的 POSIX Threads 规范,就把初始状态和可运行状态合并了; Java 语言里则把可运行状态和运行状态合并了,这两个状态在操作系统调度层面有用,而 JVM 层面不关心这两个状态,因为 JVM 把线程调度交给操作系统处理了。

除了简化合并,这五种状态也有可能被细化,比如,Java 语言里就细化了休眠状态(这个下面我们会详细讲解)。

Java 中线程的生命周期

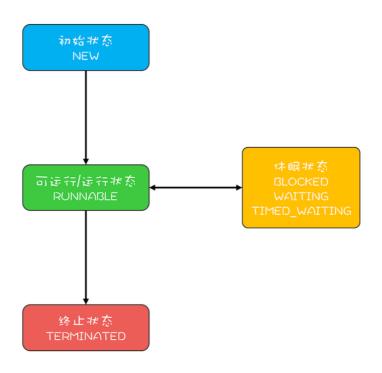
介绍完通用的线程生命周期模型,想必你已经对线程的"生老病死"有了一个大致的了解。那接下来我们就来详细看看 Java 语言里的线程生命周期是什么样的。

Java 语言中线程共有六种状态,分别是:

- 1. NEW (初始化状态)
- 2. RUNNABLE (可运行 / 运行状态)
- 3. BLOCKED (阻塞状态)
- 4. WAITING (无时限等待)
- 5. TIMED WAITING (有时限等待)
- 6. TERMINATED (终止状态)

这看上去挺复杂的,状态类型也比较多。但其实在操作系统层面,Java 线程中的 BLOCKED、WAITING、TIMED_WAITING 是一种状态,即前面我们提到的休眠状态。也就是说只要 Java 线程处于这三种状态之一,那么这个线程就永远没有 CPU 的使用权。

所以 Java 线程的生命周期可以简化为下图:



Java 中的线程状态转换图

其中,BLOCKED、WAITING、TIMED_WAITING 可以理解为线程导致休眠状态的三种原因。那 具体是哪些情形会导致线程从 RUNNABLE 状态转换到这三种状态呢?而这三种状态又是何时转 换回 RUNNABLE 的呢?以及 NEW、TERMINATED 和 RUNNABLE 状态是如何转换的?

1. RUNNABLE 与 BLOCKED 的状态转换

只有一种场景会触发这种转换,就是线程等待 synchronized 的隐式锁。synchronized 修饰的方法、代码块同一时刻只允许一个线程执行,其他线程只能等待,这种情况下,等待的线程就会从 RUNNABLE 转换到 BLOCKED 状态。而当等待的线程获得 synchronized 隐式锁时,就又会从 BLOCKED 转换到 RUNNABLE 状态。

如果你熟悉操作系统线程的生命周期的话,可能会有个疑问:线程调用阻塞式 API 时,是否会转换到 BLOCKED 状态呢?在操作系统层面,线程是会转换到休眠状态的,但是在 JVM 层面,

Java 线程的状态不会发生变化,也就是说 Java 线程的状态会依然保持 RUNNABLE 状态。**JVM 层面并不关心操作系统调度相关的状态**,因为在 JVM 看来,等待 CPU 使用权(操作系统层面此时处于可执行状态)与等待 I/O(操作系统层面此时处于休眠状态)没有区别,都是在等待某个资源,所以都归入了 RUNNABLE 状态。

而我们平时所谓的 Java 在调用阻塞式 API 时,线程会阻塞,指的是操作系统线程的状态,并不是 Java 线程的状态。

2. RUNNABLE 与 WAITING 的状态转换

总体来说,有三种场景会触发这种转换。

第一种场景,获得 synchronized 隐式锁的线程,调用无参数的 Object.wait() 方法。其中,wait() 方法我们在上一篇讲解管程的时候已经深入介绍过了,这里就不再赘述。

第二种场景,调用无参数的 Thread.join() 方法。其中的 join() 是一种线程同步方法,例如有一个线程对象 thread A,当调用 A.join() 的时候,执行这条语句的线程会等待 thread A 执行完,而等待中的这个线程,其状态会从 RUNNABLE 转换到 WAITING。当线程 thread A 执行完,原来等待它的线程又会从 WAITING 状态转换到 RUNNABLE。

第三种场景,调用 LockSupport.park() 方法。其中的 LockSupport 对象,也许你有点陌生,其实 Java 并发包中的锁,都是基于它实现的。调用 LockSupport.park() 方法,当前线程会阻塞,线程的状态会从 RUNNABLE 转换到 WAITING。调用 LockSupport.unpark(Thread thread) 可唤醒目标线程,目标线程的状态又会从 WAITING 状态转换到 RUNNABLE。

3. RUNNABLE 与 TIMED_WAITING 的状态转换

有五种场景会触发这种转换:

- 1. 调用**带超时参数**的 Thread.sleep(long millis) 方法;
- 2. 获得 synchronized 隐式锁的线程,调用带超时参数的 Object.wait(long timeout)方法;
- 3. 调用**带超时参数**的 Thread.join(long millis) 方法;
- 4. 调用**带超时参数**的 LockSupport.parkNanos(Object blocker, long deadline) 方法;
- 5. 调用**带超时参数**的 LockSupport.parkUntil(long deadline) 方法。

这里你会发现 TIMED_WAITING 和 WAITING 状态的区别,仅仅是触发条件多了超时参数。

4. 从 NEW 到 RUNNABLE 状态

Java 刚创建出来的 Thread 对象就是 NEW 状态,而创建 Thread 对象主要有两种方法。一种是继承 Thread 对象,重写 run() 方法。示例代码如下:

■ 复制代码

```
1 // 自定义线程对象
```

² class MyThread extends Thread {

³ public void run() {

^{4 //} 线程需要执行的代码

^{5}

```
6 }
7 }
8 // 创建线程对象
9 MyThread myThread = new MyThread();
```

另一种是实现 Runnable 接口,重写 run() 方法,并将该实现类作为创建 Thread 对象的参数。示例代码如下:

■ 复制代码

```
1 // 实现 Runnable 接口
2 class Runner implements Runnable {
3  @Override
4  public void run() {
5     // 线程需要执行的代码
6     ......
7  }
8  }
9  // 创建线程对象
10 Thread thread = new Thread(new Runner());
11
```

NEW 状态的线程,不会被操作系统调度,因此不会执行。Java 线程要执行,就必须转换到 RUNNABLE 状态。从 NEW 状态转换到 RUNNABLE 状态很简单,只要调用线程对象的 start() 方法就可以了,示例代码如下:

■ 复制代码

```
1 MyThread myThread = new MyThread();
2 // 从 NEW 状态转换到 RUNNABLE 状态
3 myThread.start();
4
```

5. 从 RUNNABLE 到 TERMINATED 状态

线程执行完 run() 方法后,会自动转换到 TERMINATED 状态,当然如果执行 run()方法的时候 异常抛出,也会导致线程终止。有时候我们需要强制中断 run()方法的执行,例如 run()方法访问一个很慢的网络,我们等不下去了,想终止怎么办呢? Java 的 Thread 类里面倒是有个 stop()方法,不过已经标记为 @Deprecated,所以不建议使用了。正确的姿势其实是调用 interrupt()方法。

那 stop() 和 interrupt() 方法的主要区别是什么呢?

stop() 方法会真的杀死线程,不给线程喘息的机会,如果线程持有 synchronized 隐式锁,也不会释放,那其他线程就再也没机会获得 synchronized 隐式锁,这实在是太危险了。所以该方法就不建议使用了,类似的方法还有 suspend()和 resume()方法,这两个方法同样也都不建议使用了,所以这里也就不多介绍了。

而 interrupt() 方法就温柔多了, interrupt() 方法仅仅是通知线程, 线程有机会执行一些后续操作, 同时也可以无视这个通知。被 interrupt 的线程, 是怎么收到通知的呢? 一种是异常, 另一种是主动检测。

当线程 A 处于 WAITING、TIMED_WAITING 状态时,如果其他线程调用线程 A 的 interrupt() 方法,会使线程 A 返回到 RUNNABLE 状态,同时线程 A 的代码会触发 InterruptedException 异常。上面我们提到转换到 WAITING、TIMED_WAITING 状态的触发条件,都是调用了类似 wait()、join()、sleep() 这样的方法,我们看这些方法的签名,发现都会 throws InterruptedException 这个异常。这个异常的触发条件就是:其他线程调用了该线程的 interrupt() 方法。

当线程 A 处于 RUNNABLE 状态时,并且阻塞在 java.nio.channels.InterruptibleChannel 上时,如果其他线程调用线程 A 的 interrupt() 方法,线程 A 会触发 java.nio.channels.ClosedByInterruptException 这个异常;而阻塞在 java.nio.channels.Selector 上时,如果其他线程调用线程 A 的 interrupt() 方法,线程 A 的 java.nio.channels.Selector 会立即返回。

上面这两种情况属于被中断的线程通过异常的方式获得了通知。还有一种是主动检测,如果线程处于 RUNNABLE 状态,并且没有阻塞在某个 I/O 操作上,例如中断计算圆周率的线程 A,这时就得依赖线程 A 主动检测中断状态了。如果其他线程调用线程 A 的 interrupt() 方法,那么线程 A 可以通过 isInterrupted() 方法,检测是不是自己被中断了。

总结

理解 Java 线程的各种状态以及生命周期对于诊断多线程 Bug 非常有帮助,多线程程序很难调试,出了 Bug 基本上都是靠日志,靠线程 dump 来跟踪问题,分析线程 dump 的一个基本功就是分析线程状态,大部分的死锁、饥饿、活锁问题都需要跟踪分析线程的状态。同时,本文介绍的线程生命周期具备很强的通用性,对于学习其他语言的多线程编程也有很大的帮助。

你可以通过 jstack 命令或者Java VisualVM这个可视化工具将 JVM 所有的线程栈信息导出来,完整的线程栈信息不仅包括线程的当前状态、调用栈,还包括了锁的信息。例如,我曾经写过一个死锁的程序,导出的线程栈明确告诉我发生了死锁,并且将死锁线程的调用栈信息清晰地显示出来了(如下图)。导出线程栈,分析线程状态是诊断并发问题的一个重要工具。

■ 复制代码

```
Found one Java-level deadlock:
 waiting to lock monitor 0x0000000002fcbac8 (object 0x000000076c4534a8, a org.i7.cp.lesson.one.Account),
 which is held by "T1"
  waiting to lock monitor 0x0000000002fcbc28 (object 0x000000076c4534b8, a org.i7.cp.lesson.one.Account),
 which is held by "T2"
Java stack information for the threads listed above:
"T2":
        at org. i7. cp. lesson. one. Account. transfer (Account. java: 15)
        - waiting to lock <0x000000076c4534a8> (a org. i7. cp. lesson. one. Account)
        - locked <0x000000076c4534b8> (a org. i7. cp. lesson. one. Account)
        at org. i7. cp. lesson. one. Account. lambda$main$1 (Account. java:31)
        at org. i7. cp. lesson. one. Account$$Lambda$2/519569038.run(Unknown Source)
        at java. lang. Thread. run(Thread. java: 748)
"T1":
        at org. i7. cp. lesson. one. Account. transfer (Account. java: 15)
        - waiting to lock <0x000000076c4534b8> (a org. i7. cp. lesson. one. Account)
        - locked <0x000000076c4534a8> (a org. i7. cp. lesson. one. Account)
        at org. i7. cp. lesson. one. Account. lambda$main$0 (Account. java:28)
        at org. i7. cp. lesson. one. Account$$Lambda$1/314337396.run(Unknown Source)
        at java. lang. Thread. run(Thread. java: 748)
```

发生死锁的线程栈

课后思考

Found 1 deadlock

下面代码的本意是当前线程被中断之后,退出while(true),你觉得这段代码是否正确呢?

```
1 Thread th = Thread.currentThread();
2 while(true) {
   if(th.isInterrupted()) {
     break;
5
6 // 省略业务代码无数
  try {
7
    Thread.sleep(100);
8
9
   }catch (InterruptedException e){
10
  e.printStackTrace();
11 }
12 }
13
```

欢迎在留言区与我分享你的想法,也欢迎你在留言区记录你的思考过程。感谢阅读,如果你觉得这篇文章对你有帮助的话,也欢迎把它分享给更多的朋友。

猜你喜欢

unpreview



由作者筛选后的优质留言将会公开显示,欢迎踊跃留言。

Ctrl + Enter 发表

0/2000字

提 な 留 目

精选留言(5)



姜戈

可能出现无限循环,线程在sleep期间被打断了,抛出一个InterruptedException异常,try catch捕捉此异常,应该重置一下中断标示,因为抛出异常后,中断标示会自动清除掉!

作者回复: 合合合



小华

isInterrupted方法只是检测线程是否被标记为了中断状态,而不会改变线程的中断状态,代码中,没有调用线程的interrupted方法,所以线程的中断状态为false,while循环不会退出,也不会抛 InterruptedException

ď

2019-03-19



高源

我理解第一执行时候不符合条件,执行了sleep,触发了中断异常了进入catch部分处理,因为while true条件程序返回到重新判断是否是此线程的,现在满足条件退出此循环



2019-03-19



不靠谱的琴谱

线程处于runnable时可以退出,思考题大部分处于 wait_timed状态,并且吞了异常;所以有那么一丢 丢的几率会退出,大部分情况无法退出

ß

2019-03-19



松花皮蛋me

在一个线程对象上调用interrupt()方法,真正有影响的是wait, join, sleep方法, 当然这三个方法包括 它们的重载方法。课后作业题中的while会退出

ß

2019-03-19