

06 线程什么时候开始真正执行？—线程的状态详解

更新时间：2019-09-17 13:58:09



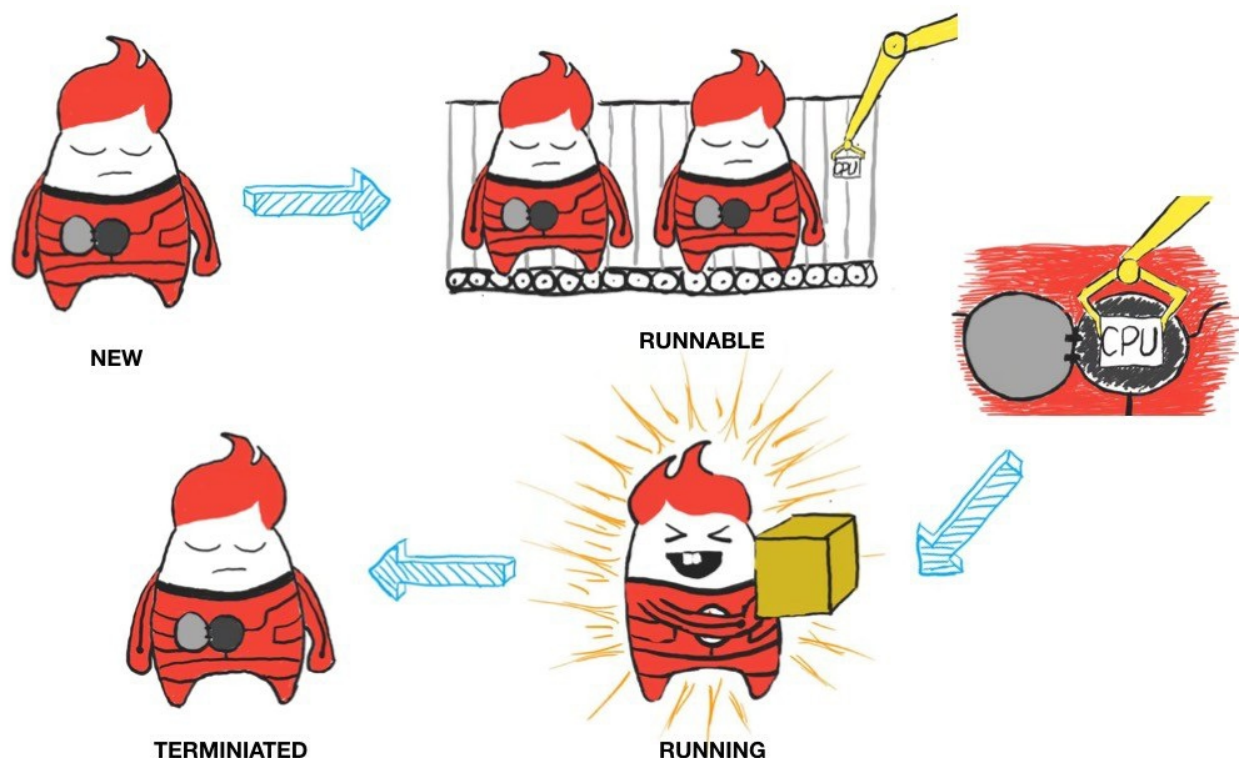
“ 不安于小成，然后足以成大器；不诱于小利，然后可以立远功。

——方孝孺 ”

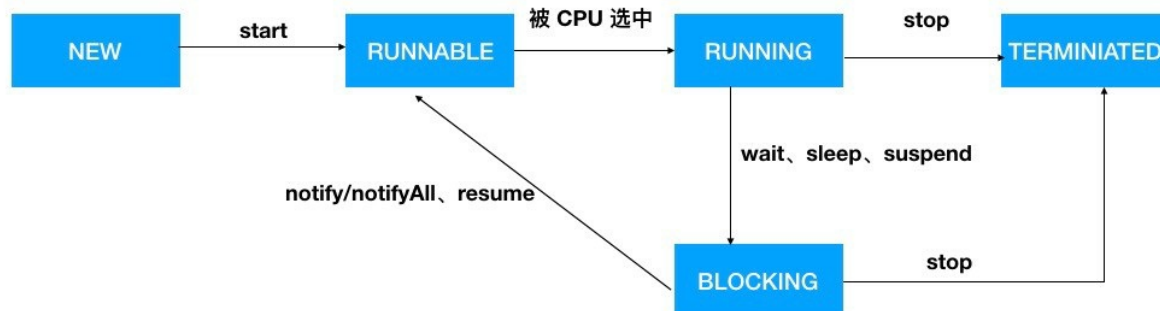
上篇文章结尾提到，在 `Thread` 的 `start` 方法中会判断 `threadStatus`。如果不为 0 会抛出异常，否则才会继续往下执行。这里引出了线程状态的概念。本篇文章我们会针对线程状态进行深入讲解。

在这里打个比方，可能并不是很恰当，但能帮助我们理解线程状态。我们可以把线程看做一个机器人，它要执行一项任务，任务内容就是你实现的 `Runnable` 对象的 `run` 方法逻辑。我们可以生产很多执行各种任务的机器人，但是由于 `CPU` 芯片数量有限，机器人要排队安装 `CPU` 后才能执行任务。

我们创建 **Thread** 对象，相当于创建了一个机器人。此时机器人状态为 **NEW**，此时机器人还不需要去执行任务，所以他并没在等待 **CPU** 的队列中。假如时机已到，我们调用 **start** 方法，让机器人开始排队等待安装 **CPU**。此时机器人状态为 **RUNNABLE**。当排队安装好 **CPU** 后，机器人就会立即开始执行任务，也就是触发 **run** 方法。此时机器人状态为 **RUNNING**。当任务执行完毕，机器人就要让出 **CPU** 了，并且标识自己为 **TERMINATED** 状态。此时意味着机器人的生命周期已经结束了。



Thread 的生命周期包含以上几种状态，此外还会有 **BLOCKED** 状态，状态间的转化也更为复杂。如下图所示：



讲到这里，其实上节提出的第一个问题：线程有几种状态，我们已经很清楚了。而另外一个问题：**run** 方法什么时候被调用，我们也有了答案。其实调用 **start** 方法后并不会立即执行 **run** 方法，而是等待 **CPU** 的选中本线程后才会被调用。如果由于某种原因，本线程在 **CPU** 的竞争中永远无法被选中，那么 **start** 之后 **run** 方法一直也不会被调用。

接下来我们分别看一看线程的几种状态，以及如何转换。

NEW 状态

当一个 **Thread** 对象刚刚被创建时，状态为 **NEW**。此状态仅仅表示 **Thread** 对象被创建出来了，但此时 **Thread** 对象和其它 **Java** 对象没有什么不同，仅仅是存在于内存之中。还拿机器人举例子，此时这个机器人和木头人没有任何区别。而当 **Thread** 对象调用 **start** 方法后，他的状态改变为 **RUNNABLE**。这意味着此机器人要苏醒过来了。此时 **Thread** 对象进入到 **CPU** 的竞争队列中。

RUNNABLE 状态

Thread 对象进入 **RUNNABLE** 状态只有一条路可以走，就是调用 **start** 方法。在调用 **start** 方法后，这个线程对象才在 **JVM** 中挂上号了，**JVM** 才知道有这么个“机器人”要搞事情。但是“机器人”此时还不能执行任务，为什么呢？因为他还没有灵魂（未被 **CPU** 选中）。是的，**Thread** 对象还在等待 **CPU** 的调用中，**RUNNABLE** 的含义就是 **Thread** 对象可以执行了，不过还未被执行。此时还在等待 **CPU** 的调度。

RUNNABLE 状态的线程只可能变迁为 **RUNNING** 和 **TERMINATED** 状态。当等到 **CPU** 调度时，状态变为 **RUNNING**。而在等待 **CPU** 调度期间，如果被意外终止，那么则会直接进入 **TERMINATED** 状态。

RUNNING 状态

RUNNABLE 状态的线程，一旦被 **CPU** 选中执行，他就会变为 **RUNNING** 状态。此时才会真正运行 **run** 方法逻辑。处于 **RUNNING** 状态的线程，其实也同时是 **RUNNABLE** 状态。

另外 **BLOCKED** 状态的线程通过 **resume** 或者 **notify/notifyAll** 先重新进入 **RUNNABLE** 状态，等待 **CPU** 调度后再进入 **RUNNING** 状态。

RUNNING 状态的线程可以变迁为如下状态：

BLOCKED 状态

RUNNING 的线程如果在执行过程中调用了 **wait** 或者 **sleep** 方法，就会进入 **BLOCKED** 状态

阻塞的 I/O 操作

进入到锁的阻塞队列

TERMINATED

run 方法正常执行结束

运行意外中止

调用 **stop** 方法（已经不推荐使用）

RUNNABLE

CPU 轮转，放弃该线程的执行

调用了 **Thread** 的 **yield** 方法，提示 **CPU** 可以让出自己的执行权。如果 **CPU** 对此响应，则会进入到 **RUNNABLE** 状态，而不是 **TERMINATED**。

BLOCKED 状态

只有 **RUNNING** 状态的线程才会进入 **BLOCKED** 状态，进入 **BLOCKED** 状态的原因在上面已经讲过。处于 **BLOCKED** 状态的线程，可以转换为如下状态：

RUNNABLE 状态

阻塞操作结束了，那么线程将切换回 **RUNNABLE** 状态。注意不是 **RUNNING** 状态，此时线程需要等待 CPU 的再一次选中。

阻塞过程中被打断了，由于其它线程调用了 **interrupt** 方法，也会回到 **RUNNABLE** 状态。

线程休眠的时间结束了，也会回到 **RUNNABLE** 状态。

由于 **wait** 操作进入 **BLOCKED** 状态的线程，其他线程发出了 **notify** 或 **notifyAll**，则会唤醒它，回到 **RUNNABLE** 状态。

由于等待锁而被 **BLOCKED** 的线程。一旦获取了锁，那么便会回到 **RUNNABLE** 状态。

TERMINATED 状态

线程 **BLOCKED** 状态时，有可能由于调用了 **stop** 或者意外终止，而直接进入了 **TERMINATED** 状态。

TERMINATED 状态

TERMINATED 状态意味着线程的生命周期已经走完。这是线程的终止状态。此状态的线程不会再转化为其它任何状态。

处于 **RUNNING** 或者 **BLOCKED** 状态的线程都有可能变为 **TERMINATED** 状态，但原因是类似的，如下：

- 线程运行正常结束
- 程序运行异常终止
- JVM 意外终止

守护线程

本节中，再介绍一下守护线程的相关知识。为什么选择在这里介绍守护线程？因为守护线程进入 **TERMINATED** 状态有个特殊的方式。

当 JVM 中没有任何一个非守护线程时，所有的守护线程都会进入到 **TERMINATED** 状态，JVM 退出。

守护线程是做什么用的呢？不知道你是否还记得餐厅的例子，其实清洁员就相当于守护线程。他一直在默默地做打扫卫生的工作。这个工作相对独立，他也不需要和别的角色有什么交互。而当其他所有人都不工作了，他也没有工作的必要了，因为不会有新的垃圾产生。那么他也可以下班，餐厅也就关门了。

在 **Java** 中，当没有非守护线程存在时，JVM 就会结束自己的生命周期。而守护进程也会自动退出。守护线程一般用于执行独立的后台业务。比如 **JAVA** 的垃圾清理就是由守护线程执行。而所有非守护线程都退出了，也没有垃圾回收的需要了，所以守护线程就随着 JVM 关闭一起关闭了。

当你有些工作属于后台工作，并且你希望这个线程自己不会终结，而是随着 JVM 退出时自动关闭，那么就可以选择使用守护线程。

要实现守护线程只能手动设置，在线程 `start` 前调用 `setDaemon` 方法。`Thread` 没有直接创建守护进程的方式，非守护线程创建的子线程都是非守护线程。

总结

本节讲解了线程的状态及转化关系。这是多线程开发的基础知识，是后面学习的基石。这部分知识其实难度不大，也比较好理解，并且后面讲解线程 `API` 时还会涉及。最后引出了守护线程。其实守护线程在实际开发中使用比较少，不过在了解了其使用场景后，可以根据需要选择使用。

下一节我们将对 `Thread` 提供的 `API` 做深入讲解。`Thread` 部分 `API` 会影响到 `Thread` 状态，因此本节是下节学习的基础，请务必掌握。

}



05 看若兄弟，实如父子——`Thread`
和`Runnable`详解

07 深入`Thread`类—线程`API`精讲

