# 第17讲 | 一个线程两次调用start()方法会出现什么情况?

2018-06-14 杨晓峰

Java核心技术36讲 进入课程>



**讲述:黄洲君** 时长 10:01 大小 4.59M



今天我们来深入聊聊线程,相信大家对于线程这个概念都不陌生,它是 Java 并发的基础元素,理解、操纵、诊断线程是 Java 工程师的必修课,但是你真的掌握线程了吗?

今天我要问你的问题是,一个线程两次调用 start() 方法会出现什么情况?谈谈线程的生命周期和状态转移。

# 典型回答

Java 的线程是不允许启动两次的,第二次调用必然会抛出 IllegalThreadStateException,这是一种运行时异常,多次调用 start 被认为是编程错误。

关于线程生命周期的不同状态,在 Java 5 以后,线程状态被明确定义在其公共内部枚举类型 java.lang.Thread.State 中,分别是:

新建(NEW),表示线程被创建出来还没真正启动的状态,可以认为它是个 Java 内部状态。

就绪(RUNNABLE),表示该线程已经在 JVM 中执行,当然由于执行需要计算资源,它可能是正在运行,也可能还在等待系统分配给它 CPU 片段,在就绪队列里面排队。

在其他一些分析中,会额外区分一种状态 RUNNING,但是从 Java API 的角度,并不能表示出来。

阻塞(BLOCKED),这个状态和我们前面两讲介绍的同步非常相关,阻塞表示线程在等待 Monitor lock。比如,线程试图通过 synchronized 去获取某个锁,但是其他线程已经独占了,那么当前线程就会处于阻塞状态。

等待(WAITING),表示正在等待其他线程采取某些操作。一个常见的场景是类似生产者消费者模式,发现任务条件尚未满足,就让当前消费者线程等待(wait),另外的生产者线程去准备任务数据,然后通过类似 notify 等动作,通知消费线程可以继续工作了。Thread.join() 也会令线程进入等待状态。

计时等待(TIMED\_WAIT),其进入条件和等待状态类似,但是调用的是存在超时条件的方法,比如 wait 或 join 等方法的指定超时版本,如下面示例:

■ 复制代码

1 public final native void wait(long timeout) throws InterruptedException;

终止(TERMINATED),不管是意外退出还是正常执行结束,线程已经完成使命,终止运行,也有人把这个状态叫作死亡。

在第二次调用 start() 方法的时候,线程可能处于终止或者其他(非 NEW)状态,但是不论如何,都是不可以再次启动的。

## 考点分析

今天的问题可以算是个常见的面试热身题目,前面的给出的典型回答,算是对基本状态和简单流转的一个介绍,如果觉得还不够直观,我在下面分析会对比一个状态图进行介绍。总的来说,理解线程对于我们日常开发或者诊断分析,都是不可或缺的基础。

面试官可能会以此为契机,从各种不同角度考察你对线程的掌握:

相对理论一些的面试官可以会问你线程到底是什么以及 Java 底层实现方式。

线程状态的切换,以及和锁等并发工具类的互动。

线程编程时容易踩的坑与建议等。

可以看出,仅仅是一个线程,就有非常多的内容需要掌握。我们选择重点内容,开始进入详细分析。

## 知识扩展

首先,我们来整体看一下线程是什么?

从操作系统的角度,可以简单认为,线程是系统调度的最小单元,一个进程可以包含多个线程,作为任务的真正运作者,有自己的栈(Stack)、寄存器(Register)、本地存储(Thread Local)等,但是会和进程内其他线程共享文件描述符、虚拟地址空间等。

在具体实现中,线程还分为内核线程、用户线程,Java 的线程实现其实是与虚拟机相关的。对于我们最熟悉的 Sun/Oracle JDK,其线程也经历了一个演进过程,基本上在 Java 1.2 之后,JDK 已经抛弃了所谓的Green Thread,也就是用户调度的线程,现在的模型是一对一映射到操作系统内核线程。

如果我们来看 Thread 的源码,你会发现其基本操作逻辑大都是以 JNI 形式调用的本地代码。

```
1 private native void start0();
2 private native void setPriority0(int newPriority);
3 private native void interrupt0();
```

这种实现有利有弊,总体上来说,Java 语言得益于精细粒度的线程和相关的并发操作,其构建高扩展性的大型应用的能力已经毋庸置疑。但是,其复杂性也提高了并发编程的门槛,近几年的 Go 语言等提供了协程(coroutine),大大提高了构建并发应用的效率。于此同

时, Java 也在<u>Loom</u>项目中,孕育新的类似轻量级用户线程(Fiber)等机制,也许在不久的将来就可以在新版 JDK 中使用到它。

下面,我来分析下线程的基本操作。如何创建线程想必你已经非常熟悉了,请看下面的例子:

```
1 Runnable task = () -> {System.out.println("Hello World!");};
2 Thread myThread = new Thread(task);
3 myThread.start();
4 myThread.join();
```

我们可以直接扩展 Thread 类,然后实例化。但在本例中,我选取了另外一种方式,就是实现一个 Runnable,将代码逻放在 Runnable 中,然后构建 Thread 并启动(start),等待结束(join)。

Runnable 的好处是,不会受 Java 不支持类多继承的限制,重用代码实现,当我们需要重复执行相应逻辑时优点明显。而且,也能更好的与现代 Java 并发库中的 Executor 之类框架结合使用,比如将上面 start 和 join 的逻辑完全写成下面的结构:

```
■ 复制代码

1 Future future = Executors.newFixedThreadPool(1)

2 .submit(task)

3 .get();
```

这样我们就不用操心线程的创建和管理,也能利用 Future 等机制更好地处理执行结果。线程生命周期通常和业务之间没有本质联系,混淆实现需求和业务需求,就会降低开发的效率。

从线程生命周期的状态开始展开,那么在 Java 编程中,有哪些因素可能影响线程的状态呢?主要有:

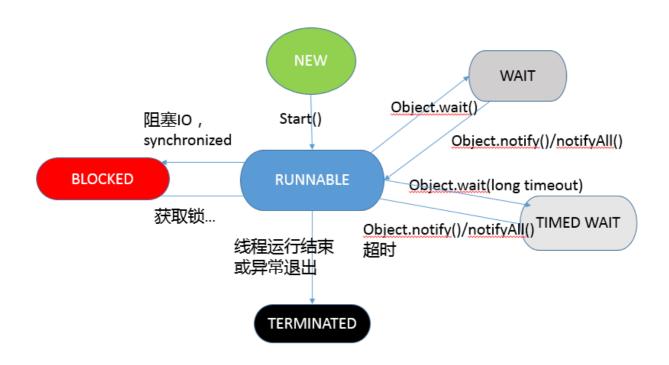
线程自身的方法,除了 start,还有多个 join 方法,等待线程结束; yield 是告诉调度器,主动让出 CPU;另外,就是一些已经被标记为过时的 resume、stop、suspend 之

类,据我所知,在JDK最新版本中,destory/stop方法将被直接移除。

基类 Object 提供了一些基础的 wait/notify/notifyAll 方法。如果我们持有某个对象的 Monitor 锁,调用 wait 会让当前线程处于等待状态,直到其他线程 notify 或者 notifyAll。所以,本质上是提供了 Monitor 的获取和释放的能力,是基本的线程间通信 方式。

并发类库中的工具,比如 CountDownLatch.await()会让当前线程进入等待状态,直到 latch 被基数为 0,这可以看作是线程间通信的 Signal。

## 我这里画了一个状态和方法之间的对应图:



Thread 和 Object 的方法,听起来简单,但是实际应用中被证明非常晦涩、易错,这也是为什么 Java 后来又引入了并发包。总的来说,有了并发包,大多数情况下,我们已经不再需要去调用 wait/notify 之类的方法了。

前面谈了不少理论,下面谈谈线程 API 使用,我会侧重于平时工作学习中,容易被忽略的一些方面。

先来看看守护线程(Daemon Thread),有的时候应用中需要一个长期驻留的服务程序,但是不希望其影响应用退出,就可以将其设置为守护线程,如果 JVM 发现只有守护线程存在时,将结束进程,具体可以参考下面代码段。注意,必须在线程启动之前设置。

```
1 Thread daemonThread = new Thread();
2 daemonThread.setDaemon(true);
3 daemonThread.start();
```

再来看看Spurious wakeup。尤其是在多核 CPU 的系统中,线程等待存在一种可能,就是 在没有任何线程广播或者发出信号的情况下,线程就被唤醒,如果处理不当就可能出现诡异 的并发问题,所以我们在等待条件过程中,建议采用下面模式来书写。

```
■ 复制代码
1 // 推荐
2 while ( isCondition()) {
3 waitForAConfition(...);
4 }
5
6 // 不推荐,可能引入 bug
7 if ( isCondition()) {
8 waitForAConfition(...);
9 }
10
```

Thread.onSpinWait(), 这是 Java 9 中引入的特性。我在专栏第 16 讲给你留的思考题 中,提到"自旋锁"(spin-wait, busy-waiting),也可以认为其不算是一种锁,而是一 种针对短期等待的性能优化技术。 "onSpinWait()" 没有任何行为上的保证, 而是对 JVM 的一个暗示, JVM 可能会利用 CPU 的 pause 指令进一步提高性能, 性能特别敏感的应用 可以关注。

再有就是慎用ThreadLocal,这是 Java 提供的一种保存线程私有信息的机制,因为其在整 个线程生命周期内有效,所以可以方便地在一个线程关联的不同业务模块之间传递信息,比 如事务 ID、Cookie 等上下文相关信息。

它的实现结构,可以参考源码,数据存储于线程相关的 ThreadLocalMap,其内部条目是 弱引用,如下面片段。

```
■ 复制代码
```

```
1 static class ThreadLocalMap {
          static class Entry extends WeakReference<ThreadLocal<?>> {
```

当 Key 为 null 时,该条目就变成"废弃条目",相关"value"的回收,往往依赖于几个关键点,即 set、remove、rehash。

下面是 set 的示例, 我进行了精简和注释:

```
■ 复制代码
1 private void set(ThreadLocal<?> key, Object value) {
          Entry[] tab = table;
          int len = tab.length;
          int i = key.threadLocalHashCode & (len-1);
          for (Entry e = tab[i];; ...) {
          //...
          if (k == null) {
  // 替换废弃条目
                 replaceStaleEntry(key, value, i);
10
                 return;
11
          }
         }
13
          tab[i] = new Entry(key, value);
          int sz = ++size;
16
  // 扫描并清理发现的废弃条目,并检查容量是否超限
          if (!cleanSomeSlots(i, sz) && sz >= threshold)
          rehash();// 清理废弃条目,如果仍然超限,则扩容(加倍)
20 }
```

具体的清理逻辑是实现在 cleanSomeSlots 和 expungeStaleEntry 之中,如果你有兴趣可以自行阅读。

结合专栏第4讲介绍的引用类型,我们会发现一个特别的地方,通常弱引用都会和引用队列配合清理机制使用,但是 ThreadLocal 是个例外,它并没有这么做。

这意味着,废弃项目的回收**依赖于显式地触发,否则就要等待线程结束**,进而回收相应 ThreadLocalMap!这就是很多 OOM 的来源,所以通常都会建议,应用一定要自己负责 remove,并且不要和线程池配合,因为 worker 线程往往是不会退出的。

今天,我介绍了线程基础,分析了生命周期中的状态和各种方法之间的对应关系,这也有助于我们更好地理解 synchronized 和锁的影响,并介绍了一些需要注意的操作,希望对你有所帮助。

## 一课一练

关于今天我们讨论的题目你做到心中有数了吗?今天我准备了一个有意思的问题,写一个最简单的打印 HelloWorld 的程序,说说看,运行这个应用,Java 至少会创建几个线程呢?然后思考一下,如何明确验证你的结论,真实情况很可能令你大跌眼镜哦。

请你在留言区写写你对这个问题的思考,我会选出经过认真思考的留言,送给你一份学习奖励礼券,欢迎你与我一起讨论。

你的朋友是不是也在准备面试呢?你可以"请朋友读",把今天的题目分享给好友,或许你能帮到他。



新版升级:点击「 🍣 请朋友读 」,10位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 第16讲 | synchronized底层如何实现?什么是锁的升级、降级?

下一篇 第18讲 | 什么情况下Java程序会产生死锁?如何定位、修复?

# 精选留言 (38)





**L** 39

一课一练:

使用了两种方式获取当前程序的线程数。

- 1、使用线程管理器MXBean
- 2、直接通过线程组的activeCount

第二种需要注意不断向上找父线程组,否则只能获取当前线程组,结果是1... 展开 >

作者回复: 不错

**4** 



做了一个test分析老师的问题,观察到的情况如下:

JVM 启动 Hello World的线程分析

环境:

macOS + jdk8

检测获得...

展开٧

作者回复: 不错



**1**2

"我们会发现一个特别的地方,通常幻象引用都会和引用队列配合清理机制使用,但是 ThreadLocal 是个例外,它并没有这么做。"

老师, Entry继承的是WeakReference, 这个是弱引用吧。main:

System.out.println("hello world");...

展开~

作者回复: 前面是翻译窜了,已经修正;后面大家用了很多方法,基本都可以,主要目的是结合前面的介绍加深理解

T

### 爱折腾的老...

2018-06-14

**ြ** 10

theadlocal里面的值如果是线程池的线程里面设置的,当任务完成,线程归还线程池时,这个threadlocal里面的值是不是不会被回收?

展开٧

作者回复: 嗯, 线程池一般不建议和thread local配合...



杨老师您好,我有个疑问:

文章最后说"弱引用都会和引用队列配合清理工作,但是Threadlocal是个例外,它并没有这么做。这意味着,废弃项目的回收依赖显示地触发,否则就要等待线程的结束"。

• • •

展开٧



三木子

2018-06-15

**ඨ** 4

现在觉得踩坑是一种很好学习方法

展开~

作者回复: 同意

tys

tyson

2018-06-14

**心** 4

- 1、站在应用程序方面,只创建了一个线程。
- 2、站在jvm方面,肯定还有gc等其余线程。

#### 总结:

1、线程是系统调度的最小单元,应该是进程吧。线程是操作系统的资源,在运行的时候… 展开~

作者回复: 不错

4

**心** 3

**苦行僧** 2018-12-30

边看老师的讲课 边反思工程代码

展开~

**1** 

2018-06-14

<u></u> 2

通常弱引用都会和引用队列配合清理机制使用,但是 ThreadLocal 是个例外,它并没有这

这意味着,废弃项目的回收依赖于显式地触发,否则就要等待线程结束,进而回收相应 ThreadLocalMap!这就是很多 OOM 的来源…

展开٧

作者回复: 嗯, 为了生命周期的需求



凸 1

老师,我有一点疑问,在线程池里复用线程时是不是对同一个线程调用了多次.start()方法呢?

作者回复: 不是的,工作线程一般不退出的,复用的是类似runnable这种

mongo 2018-06-15

凸 1

杨老师请教你,关于高并发和线程池,我刚刚入门,工作中没有涉及过这一块。我阅读了 oracle java tutorial high level concurrency 章节,阅读并粗略理解了《并发编程实践》 这本书,想进一步清晰我的理解,我现在苦于在实践练习方面不知道怎么进行。老师有什么具体可行的思路指点一下吗?留言圈里有好多大神,在这里同时也请教其他的朋友。谢谢老师,谢谢大家。

展开~

作者回复:下面章节就会覆盖这部分,我谈下自己的思路:大部分工程师是没有机会在工作中,全面使用并发的那些东西的,尤其是反馈读者中初学者不少;所以,我建议有个整体性体系有个了解,分清大体都有什么;然后可以选些实践场景,去实现用例代码。面试中大体也就够了,毕竟项目经验不是教程能解决的



**L** 1

threadlocal在放入值之后,在get出来之后,需要做remove操作,我这么理解对么?以前写的程序都没remove②

作者回复: 不用了, 明确移除是好习惯

### 食指可爱多

凸 1

2018-06-14

我了解确定线程有:任务线程, Main线程, 垃圾回收线程, 还有些线程没细心关注名字和用 途,惭愧了。可以在业务线程中等待,然后在命令行用jstack看看当前jvm的线程堆栈。

作者回复: 其他就包括我们前面章节说过的finalizer, 各种cleaner等, 还有事件处理等

**Eason** 2018-06-14

凸 1

"比如,线程试图通过 synchronized 去获取某个锁,但是其他线程已经独占了,那么当 前线程就会处于阻塞状态"这个例子换一个理解,感觉也是在等待其他线程做某些操作。 在"阻塞"中也是在"等待"中??

作者回复: wait和blocked是不同的

2019-04-28

Zach

凸

这是怎么检测出来 有多少个线程在后台运行的啊?

展开٧



流光 2019-04-11

凸

创建单例线程,Future o = Executors.newSingleThreadExecutor().submit(() -> { return "asdf";

});

这样更优雅些吧

展开٧



ß

凸

跟我们讲下协程主要是干什么的,好吗

展开٧



DL

2019-03-15

老师您好,对threadLocal的OOM有一些疑问。既然Map中的key是弱引用,是不是意味着只要我们能够在编程中注意将new出来的对象的强引用去掉(=null),后续的gc会自动清理掉弱引用key,对于key=nul的value的清理在后续的set等方法中会清理。这样即使在线程复用的情况下如何会出现OOM呢?

展开~



峻铭

2018-12-11

ம்

我还是没明白为什么不能start两次,知其然不知其所以然



王子瑞Alil...

凸

2018-11-26

通常弱引用都会和引用队列配合清理机制使用,但是 ThreadLocal 是个例外,它并没有这么做。

这意味着,废弃项目的回收依赖于显式地触发,否则就要等待线程结束,进而回收相应 ThreadLocalMap!这就是很多 OOM 的来源…

展开٧