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



第17讲 | 一个线程两次调用start()方法会出现什么情况?

朗读人:黄洲君 10'01" | 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:

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。

```
private native void start0();
private native void setPriority0(int newPriority);
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 Loom 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:

```
Runnable task = () -> {System.out.println("Hello World!");};
Thread myThread = new Thread(task);
myThread.start();
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:

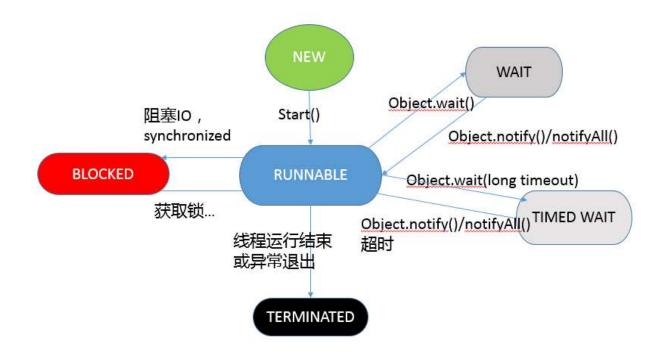
```
Future future = Executors.newFixedThreadPool(1)
.submit(task)
.get();
```

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。

```
Thread daemonThread = new Thread();
daemonThread.setDaemon(true);
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。

```
// 推荐
while ( isCondition()) {
waitForAConfition(...);
}

// 不推荐, 可能引入 bug
if ( isCondition()) {
waitForAConfition(...);
}
```

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<u>源码</u>,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。

```
static class ThreadLocalMap {
    static class Entry extends WeakReference<ThreadLocal<?>> {
        /** The value associated with this ThreadLocal. */
        Object value;
        Entry(ThreadLocal<?> k, Object v) {
            super(k);
            value = v;
        }
     }
    // ...
}
```

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:

```
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) {
        // 替換废弃条目
            replaceStaleEntry(key, value, i);
            return;
        }
    }

   tab[i] = new Entry(key, value);
   int sz = ++size;
// 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)
}
```

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。



版权归极客邦科技所有,未经许可不得转载

精选留言



风动静泉

心 12

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

结论:

使用以上两种方式获取的线程总数都是5个。

main

Attach Listener

Signal Dispatcher

Finalizer

Reference Handler

此外,如果使用的IDE是IDEA 直接运行会多一个Monitor Ctrl-break线程,这个是IDE的原因。debug模式下不会有这个线程。

2018-06-14

作者回复

不错

2018-06-14



qpm

凸 7

```
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
Thread[Reference Handler, 10, system]
Thread[Finalizer,8,system]
Thread[main,5,main]
Thread[Signal Dispatcher, 9, system]
Hello World!
其中:
Reference Handler:处理引用对象本身的垃圾回收
Finalizer: 处理用户的Finalizer方法
Signal Dispatcher:外部jvm命令的转发器
在idk6环境中
还有一个Attach Listener的线程
是负责接收外部命令的,如jmap、jstack
2018-06-14
作者回复
不错
2018-06-14
                                                                     凸 6
行者
 "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Thre
adLocal 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");
ThreadGroup group = Thread.currentThread().getThreadGroup();
ThreadGroup topGroup = group;
while (group != null) {
topGroup = group;
group = group.getParent();
int nowThreads = topGroup.activeCount();
Thread[] IstThreads = new Thread[nowThreads];
topGroup.enumerate(IstThreads);
for (int i = 0; i < nowThreads; i++) {
System.out.println("线程number: " + i + " = " + IstThreads[i].getName());
}
out:
```

线程number: 0 = Reference Handler // 计算对象是否可达? 线程number: 1 = Finalizer // 回收对象时触发的finalize方法?

线程number: 2 = Signal Dispatcher // 线程调度员

线程number: 3 = main

线程number: 4 = Monitor Ctrl-Break // 监控器, 锁相关

2018-06-14

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

2018-06-14



爱折腾的老斑鸠

心 5

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?

2018-06-14

作者回复

嗯,线程池一般不建议和thread local配合...

2018-06-14



三木子

ሲን 2

现在觉得踩坑是一种很好学习方法

2018-06-15

作者回复

同意

2018-06-17



tyson

ம் 1

- 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,在运行的时候会打 开文件描述符等。
- 2、resume、stop、suspend等已经被废弃了
- 3、线程的等待和唤醒,建议使用reentrantlock的condition wait/notify方法
- 4、可以使用线程的join方法、countdownlatch、cyclicbarrier、future等进行线程的等待

2018-06-14

作者回复

不错

2018-06-14



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 Thre adLocalMap!这就是很多 OOM 的来源

这个平时还真没注意

2018-06-14

作者回复

嗯,为了生命周期的需求

2018-06-14



sunlight001

ഥ 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

2018-06-14

作者回复

不用了,明确移除是好习惯

2018-06-14



Eason

ሆን 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??

2018-06-14

作者回复

wait和blocked是不同的

2018-06-14



东方

心 0

大概10来个吧, native占多数。大致分下面几类

- 1. 用户线程, main
- 2. GC相关线程,包括C1/C2;与运行机器配置、操作系统、启动参数相关
- 3. 编译器/解释器相关线程;与运行机器配置、操作系统、启动参数相关
- 4.引用及Finalizer处理线程
- 6. VM Thread:可以说它类似linux的init进程
- 7. VM Periodic Task Thread: JVM时钟模拟线程
- 8. Signal Dispatcher: JVM信号处理线程
- 9. Attach Listener: jdk工具类请求响应处理线程
- 10. Service Thread: 低内存检测、JVMTI事件转发线程

2018-07-22



黄启航

心 0

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"。

我的疑问:既然没有利用引用队列来实现自动清除,那TheadLocalMap内部的Entry继承WeakReference有何用意?能起到什么作用?

2018-07-09



tracer ර ර

有讲解那五个线程的资料吗?

2018-06-27

作者回复

不知道,源码...

2018-06-28



jacy 🖒 O

Threadlocal进行线程隔离,线程拥有自己的数据空间,synchronize进行线程同步。 另外想问老师,虚假唤醒的深层次原因是啥呢?

2018-06-20



TonyEasy

ሆ) (ነ

老师,我有一点疑问,在线程池复用线程时,对同一线程调用多次.start()方法,为何不报错呢?

2018-06-18

作者回复

工作线程一般不退出的

2018-06-19



TonyEasy

ൾ (

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?

2018-06-18

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

2018-06-20



扫地僧的功夫梦

ඨ 0

调用notify()/notifyAll()方法线程是变为阻塞状态吧,因为线程还没获取到锁。

2018-06-17

作者回复

已回复,不是的

2018-06-19



看了17讲回来留言threadlocal

2018-06-15

三木子



mongo

心 ()

心 0

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ora cle 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。

2018-06-15

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

2018-06-17



肖一林

心 0

threadlocal和线程池结合的问题真的没考虑过

2018-06-14

作者回复

线程池里的线程生命周期长

2018-06-14



Miaozhe

心 0

问个问题, NIO 2的异步是不是利用协程的原理设计的?它实际运行的是多线程吗?

2018-06-14

作者回复

我理解不是一回事, openidk目前没有协程, Loom过程在做相关事情

2018-06-17