# 多线程 / 高并发

# 1. stop() 和 suspend() 方法为何不推荐使用?

反对使用 stop(),是因为它不安全。它会解除由线程获取的所有锁定,而且如果对象处于一种不连贯状态,那么其他线程能在那种状态下检查和修改它们。结果很难检查出真正的问题所在。

suspend() 方法容易发生死锁。调用 suspend() 的时候,目标线程会停下来,但却仍然持有在这之前获得的锁定。此时,其他任何线程都不能访问锁定的资源,除非被 "挂起" 的线程恢复运行。对任何线程来说,如果它们想恢复目标线程,同时又试图使用任何一个锁定的资源,就会造成死锁。所以不应该使用 suspend(),而应在自己的 Thread 类中置入一个标志,指出线程应该活动还是挂起。若标志指出线程应该挂起,便用 wait() 命其进入等待状态。若标志指出线程应当恢复,则用一个 notify() 重新启动线程。

#### 2. sleep() 和 wait() 有什么区别?

sleep 就是正在执行的线程主动让出 cpu, cpu 去执行其他线程, 在 sleep 指定的时间过后, cpu 才会回到这个线程上继续往下执行, 如果当前线程进入了同步锁, sleep 方法并不会释放锁, 即使当前线程使用 sleep 方法让出了 cpu, 但其他被同步锁挡住了的线程也无法得到执行。wait 是指在一个已经进入了同步锁的线程内, 让自己暂时让出同步锁,以便其他正在等待此锁的线程可以得到同步锁并运行, 只有其他线程调用了 notify 方法(notify 并不释放锁, 只是告诉调用过 wait 方法的线程可以去参与获得锁的竞争了, 但不是马上得到锁, 因为锁还在别人手里, 别人还没释放。如果 notify

方法后面的代码还有很多,需要这些代码执行完后才会释放锁,可以在 notfiy 方法后增加一个等待和一些代码,看看效果),调用 wait 方法的线程就会解除 wait 状态和程序可以再次得到锁后继续向下运行。

### 3. 同步和异步有何异同, 在什么情况下分别使用他们?

如果数据将在线程间共享。例如正在写的数据以后可能被另一个线程读到,或者正在读的数据可能已经被另一个线程写过了,那么这些数据就是共享数据,必须进行同步存取。

当应用程序在对象上调用了一个需要花费很长时间来执行的方法,并且不希望让程序等 待方法的返回时,就应该使用异步编程,在很多情况下采用异步途径往往更有效率。

# 4. 当一个线程进入一个对象的一个 synchronized 方法后,其它线程是否可进入此对象的其它方法?

- 其他方法前是否加了 synchronized 关键字,如果没加,则能。
- 如果这个方法内部调用了 wait,则可以进入其他 synchronized 方法。
- 如果其他个方法都加了 synchronized 关键字 , 并且内部没有调用 wait , 则不能。
- 如果其他方法是 static , 它用的同步锁是当前类的字节码 , 与非静态的方法不能同步 , 因为非静态的方法用的是 this。

# 5. 简述 synchronized 和 java.util.concurrent.locks.Lock 的异同?

主要相同点:Lock 能完成 synchronized 所实现的所有功能。

主要不同点: Lock 有比 synchronized 更精确的线程语义和更好的性能。

synchronized 会自动释放锁,而 Lock 一定要求程序员手工释放,并且必须在 finally

从句中释放。Lock 还有更强大的功能,例如,它的 tryLock 方法可以非阻塞方式去拿锁。

```
举例说明(对下面的题用 lock 进行了改写)
import java.util.concurrent.locks.Lock;
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;
public class ThreadTest {
 /**
  * @param args
  * /
 private int j;
 private Lock lock = new ReentrantLock();
 public static void main(String[] args) {
     // TODO Auto-generated method stub
     ThreadTest tt = new ThreadTest();
     for (int i=0; i<2; i++)</pre>
     {
        new Thread(tt.new Adder()).start();
        new Thread(tt.new Subtractor()).start();
     }
  }
```

```
private class Subtractor implements Runnable
{
   @Override
   public void run() {
      // TODO Auto-generated method stub
      while(true)
       {
          /*synchronized (ThreadTest.this) {
             System.out.println("j--=" + j--);
             //这里抛异常了,锁能释放吗?
          } * /
          lock.lock();
          try
             System.out.println("j--=" + j--);
          } finally
          {
             lock.unlock();
          }
       }
```

}

```
}
private class Adder implements Runnable
{
   @Override
   public void run() {
       // TODO Auto-generated method stub
       while(true)
       {
          /*synchronized (ThreadTest.this) {
          System.out.println("j++=" + j++);
          } * /
          lock.lock();
          try
          {
             System.out.println("j++=" + j++);
          } finally
          {
              lock.unlock();
          }
```

}

}

6. 概括的解释下线程的几种可用状态。

• 新建 new。

• 就绪 放在可运行线程池中,等待被线程调度选中,获取 cpu。

• 运行 获得了 cpu。

阻塞

。 等待阻塞 执行 wait()。

。 同步阻塞 获取对象的同步琐时,同步锁被别的线程占用。

○ 其他阻塞 执行了 sleep() 或 join() 方法)。

死亡。

7. 什么是 ThreadLocal?

ThreadLocal 用于创建线程的本地变量,我们知道一个对象的所有线程会共享它的全局变量,所以这些变量不是线程安全的,我们可以使用同步技术。但是当我们不想使用同步的时候,我们可以选择 ThreadLocal 变量。

每个线程都会拥有他们自己的 Thread 变量 ,它们可以使用 get()\set() 方法去获取他们的默认值或者在线程内部改变他们的值。ThreadLocal 实例通常是希望它们同线程状态关联起来是 private static 属性。

8. run() 和 start() 区别。

run(): 只是调用普通 run 方法

start(): 启动了线程, 由 Jvm 调用 run 方法

启动一个线程是调用 start() 方法,使线程所代表的虚拟处理机处于可运行状态,这意味着它可以由 JVM 调度并执行。这并不意味着线程就会立即运行。run()方法可以产生必须退出的标志来停止一个线程。

#### 9. 请说出你所知道的线程同步的方法。

wait():使一个线程处于等待状态,并且释放所持有的对象的 lock。sleep():使一个正在运行的线程处于睡眠状态,是一个静态方法,调用此方法要捕捉 Interrupted Exception 异常。notify():唤醒一个处于等待状态的线程,注意的是在调用此方法的时候,并不能确切的唤醒某一个等待状态的线程,而是由 JVM 确定唤醒哪个线程,而且不是按优先级。notityAll():唤醒所有处入等待状态的线程,注意并不是给所有唤醒线程一个对象的锁,而是让它们竞争。

#### 10. 线程调度和线程控制。

### 线程调度(优先级):

与线程休眠类似,线程的优先级仍然无法保障线程的执行次序。只不过,优先级高的线程获取 CPU 资源的概率较大,优先级低的并非没机会执行。线程的优先级用 1-10 之间的整数表示,数值越大优先级越高,默认的优先级为 5。 在一个线程中开启另外一个新线程,则新开线程称为该线程的子线程,子线程初始优先级与父线程相同。

#### 线程控制

sleep() // 线程休眠 join() // 线程加入 yield() // 线程礼让
 setDaemon() // 线程守护

#### 中断线程

• stop() interrupt() ==(首先选用)==

#### 11. 什么是线程饿死,什么是活锁?

当所有线程阻塞,或者由于需要的资源无效而不能处理,不存在非阻塞线程使资源可用。
JavaAPI 中线程活锁可能发生在以下情形:

- 当所有线程在序中执行 Object.wait(0),参数为 0 的 wait 方法。程序将发生 活锁直到在相应的对象上有线程调用 Object.notify() 或者 Object.notifyAll()。
- 当所有线程卡在无限循环中。

#### 12. 多线程中的忙循环是什么?

忙循环就是程序员用循环让一个线程等待不像传统方法 wait(), sleep() 或 yield() 它们都放弃了 CPU 控制,而忙循环不会放弃 CPU,它就是在运行一个空循环。这么做的目的是为了保留 CPU 缓存。

在多核系统中,一个等待线程醒来的时候可能会在另一个内核运行,这样会重建缓存。 为了避免重建缓存和减少等待重建的时间就可以使用它了。

#### 13. volatile 变量是什么? volatile 变量和 atomic 变量有什么不同?

volatile 则是保证了所修饰的变量的可见。因为 volatile 只是在保证了同一个变量在多线程中的可见性,所以它更多是用于修饰作为开关状态的变量,即 Boolean 类型的变量。

volatile 多用于修饰类似开关类型的变量、Atomic 多用于类似计数器相关的变量、其它多线程并发操作用 synchronized 关键字修饰。

# volatile 有两个功用:

- 这个变量不会在多个线程中存在复本,直接从内存读取。
- 这个关键字会禁止指令重排序优化。也就是说,在 volatile 变量的赋值操作后面会有一个内存屏障(生成的汇编代码上),读操作不会被重排序到内存屏障之前。

#### 14. volatile 类型变量提供什么保证?能使得一个非原子操作变成原子操作吗?

volatile 提供 happens-before 的保证,确保一个线程的修改能对其他线程是可见的。

在 Java 中除了 long 和 double 之外的所有基本类型的读和赋值,都是原子性操作。 而 64 位的 long 和 double 变量由于会被 JVM 当作两个分离的 32 位来进行操作,所以不具有原子性,会产生字撕裂问题。但是当你定义 long 或 double 变量时,如果使用 volatile 关键字,就会获到(简单的赋值与返回操作的)原子性。