

- 1 LockSupport 方法介绍
  - 2 LockSupport 的适用场景
  - 3 LockSupport 在 AQS 中的应用
  - 4 LockSupport 与 Synchronized 比较
- 参考

## 1 LockSupport 方法介绍

Method	Description
park()	挂起当前线程。唤醒条件：1、unpark 2、被中断 3、莫名其妙的醒来
parkNanos(long)	唤醒的条件增加一条：当过了一定的时间后
parkUntil(long)	唤醒的条件增加一条：当到达指定的时间后
park(obj)	obj：挂起当前线程所驻留的对象（同 synchronized）
parkNanos(obj,long)	同上
parkUntil(obj,long)	同上
unpark(thread)	唤醒 thread 线程
getBlocker(thread)	如果 thread 线程被 park，返回驻留的对象。否则返回 null
nextSecondarySeed()	返回 伪随机数

## 2 LockSupport 的适用场景

- 由于 park() 方法会莫名其妙醒来，需要通过 while 循环条件包装它

```
while (condition()) {  
    LockSupport.park(this);  
}
```

- 由于线程被中断时，也会被唤醒，可能要进行是否被中断的判断

## 3 LockSupport 在 AQS 中的应用

- 以下是线程获取独占锁失败后，尝试进入等待队列的代码
- 注意：park() 方法是在 for() 循环中的，可以看出，即使线程醒来，它还是需要重新 tryAcquire() 才能正在获取到锁的，而不是直接返回。这样就避免了 线程被无故唤醒的场景

```
final boolean acquireQueued(final Node node, int arg) {  
    boolean failed = true;  
    try {  
        boolean interrupted = false;
```

```

        for (;;) {
            final Node p = node.predecessor();
            if (p == head && tryAcquire(arg)) {
                setHead(node);
                p.next = null; // help GC
                failed = false;
                return interrupted;
            }
            if (shouldParkAfterFailedAcquire(p, node) &&
                parkAndCheckInterrupt())
                interrupted = true;
        }
    } finally {
        if (failed)
            cancelAcquire(node);
    }
}

//如果shouldParkAfterFailedAcquire(p, node)返回true：即线程需要被挂起，则执行以下方法
private final boolean parkAndCheckInterrupt() {
    LockSupport.park(this); //这里调用了 park() 方法来挂起线程
    return Thread.interrupted();
}

```

- 以下是线程释放锁的流程

```

public final boolean release(int arg) {
    if (tryRelease(arg)) {
        Node h = head;
        if (h != null && h.waitStatus != 0)
            //释放锁成功后，调用这个方法来唤醒后继节点，内部调用 unpark() 方法，unpark() 当然不用
            while 包围了
                unparkSuccessor(h);
        return true;
    }
    return false;
}

```

## 4 LockSupport 与 Synchronized 比较

- LockSupport 的 park() 方法可以直接挂起一个线程，而 Synchronized 挂起的是没有抢到监视器的线程，具体哪个线程控制不了
- LockSupport 中的 park() 方法所挂起的线程会意外醒来，需要用 while(condition) 修饰，因 Synchronized 而挂起的线程不会
- LockSupport 的 park()、unpark() 方法更类似于 wait()/notify() 方法，主要用于线程通信。尤其是 wait() 方法也会意外醒来，也需要被 while(condition) 包围
- 区别于 wait() 方法，park() 方法不能被 Synchronized 包围，否则会产生死锁，而 wait() 则必须被 Synchronized 包围，否则会报非法锁状态异常

## 参考

jdk 1.8u171