

深入理解多线程（四）—— Monitor的实现原理

2018-02-26 学习多线程的 Hollis

点击上方“Hollis”关注我，精彩内容第一时间呈现。

全文字数： 1200

阅读时间： 3分钟

本文是《深入理解多线程系列文章》的第四篇。点击查看原文，阅读该系列所有文章。

在深入理解多线程（一）——**Synchronized**的实现原理中介绍过关于 `Synchronize` 的实现原理，无论是同步方法还是同步代码块，无论是 `ACC_SYNCHRONIZED` 还是 `monitorenter`、`monitorexit` 都是基于 `Monitor` 实现的，那么这篇来介绍下什么是**Monitor**。

操作系统中的管程

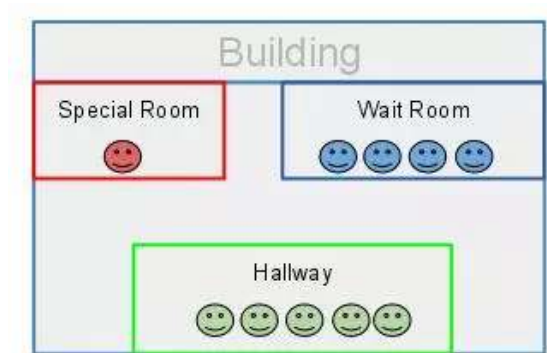
如果你在大学学习过操作系统，你可能还记得管程（**monitors**）在操作系统中是很重要的概念。同样**Monitor**在**java**同步机制中也有使用。

管程 (英语: **Monitors**, 也称为监视器) 是一种程序结构, 结构内的多个子程序 (对象或模块) 形成的多个工作线程互斥访问共享资源。这些共享资源一般是硬件设备或一群变量。管程实现了在一个时间点, 最多只有一个线程在执行管程的某个子程序。与那些通过修改数据结构实现互斥访问的并发程序设计相比, 管程实现很大程度上简化了程序设计。管程提供了一种机制, 线程可以临时放弃互斥访问, 等待某些条件得到满足后, 重新获得执行权恢复它的互斥访问。

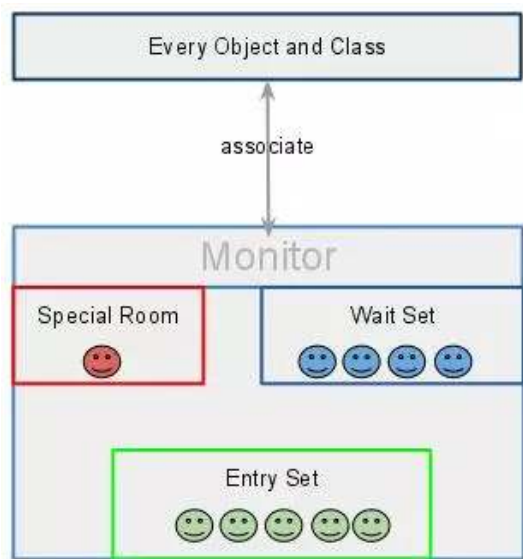
Java线程同步相关的Monitor

在多线程访问共享资源的时候, 经常会带来可见性和原子性的安全问题。为了解决这类线程安全的问题, **Java**提供了同步机制、互斥锁机制, 这个机制保证了在同一时刻只有一个线程能访问共享资源。这个机制的保障来源于监视锁**Monitor**, 每个对象都拥有自己的监视锁**Monitor**。

先来举个例子, 然后我们在上源码。我们可以把监视器理解为包含一个特殊的房间的建筑物, 这个特殊房间同一时刻只能有一个客人 (线程)。这个房间中包含了一些数据和代码。



如果一个顾客想要进入这个特殊的房间, 他首先需要在走廊 (Entry Set) 排队等待。调度器将基于某个标准 (比如 **FIFO**) 来选择排队的客户进入房间。如果, 因为某些原因, 该客户暂时因为其他事情无法脱身 (线程被挂起), 那么他将被送到另外一间专门用来等待的房间 (**Wait Set**), 这个房间的可以在稍后再次进入那件特殊的房间。如上面所说, 这个建筑屋中一共有三个场所。



总之，监视器是一个用来监视这些线程进入特殊的房间的。他的义务是保证（同一时间）只有一个线程可以访问被保护的数据和代码。

Monitor其实是一种同步工具，也可以说是一种同步机制，它通常被描述为一个对象，主要特点是：

对象的所有方法都被“互斥”的执行。好比一个**Monitor**只有一个运行“许可”，任一个线程进入任何一个方法都需要获得这个“许可”，离开时把许可归还。

通常提供**signal**机制：允许正持有“许可”的线程暂时放弃“许可”，等待某个谓词成真（条件变量），而条件成立后，当前进程可以“通知”正在等待这个条件变量的线程，让他可以重新去获得运行许可。

监视器的实现

在Java虚拟机(HotSpot)中，**Monitor**是基于C++实现的，由**ObjectMonitor**实现的，其主要数据结构如下：

```
ObjectMonitor() {
    _header      = NULL;
    _count       = 0;
    _waiters     = 0;
    _recursions  = 0;
    _object      = NULL;
    _owner       = NULL;
    _WaitSet     = NULL;
    _WaitSetLock = 0;
    _Responsible = NULL;
    _succ        = NULL;
    _cxq         = NULL;
    FreeNext     = NULL;
    _EntryList   = NULL;
    _SpinFreq    = 0;
    _SpinClock   = 0;
    OwnerIsThread = 0;
}
```

源码地址：[objectMonitor.hpp](#)

ObjectMonitor中有几个关键属性：

_owner: 指向持有**ObjectMonitor**对象的线程

_WaitSet: 存放处于wait状态的线程队列

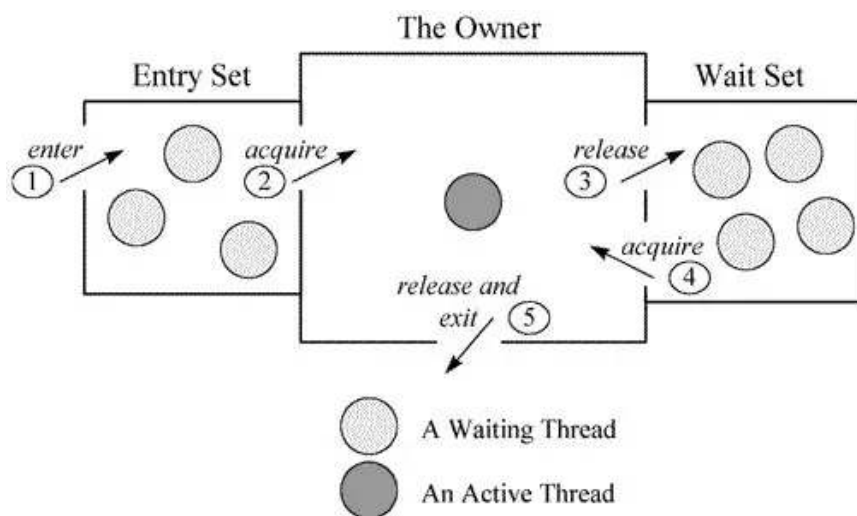
`_EntryList`: 存放处于等待锁block状态的线程队列

`_recursions`: 锁的重入次数

`_count`: 用来记录该线程获取锁的次数

当多个线程同时访问一段同步代码时，首先会进入 `_EntryList` 队列中，当某个线程获取到对象的monitor后进入 `_Owner` 区域并把monitor中的 `_owner` 变量设置为当前线程，同时monitor中的计数器 `_count` 加1。即获得对象锁。

若持有monitor的线程调用 `wait()` 方法，将释放当前持有的monitor， `_owner` 变量恢复为 `null`， `_count` 自减1，同时该线程进入 `_WaitSet` 集合中等待被唤醒。若当前线程执行完毕也将释放monitor(锁)并复位变量的值，以便其他线程进入获取monitor(锁)。如下图所示



ObjectMonitor类中提供了几种方法：

获得锁

```

void ATTR ObjectMonitor::enter(TRAPS) {
    Thread * const Self = THREAD ;
    void * cur ;
    //通过CAS尝试把monitor的`_owner`字段设置为当前线程
    cur = Atomic::cmpxchg_ptr (Self, &_owner, NULL) ;
    //获取锁失败
    if (cur == NULL) {          assert (_recursions == 0 , "invariant") ;
        assert (_owner == Self, "invariant") ;
        // CONSIDER: set or assert OwnerIsThread == 1
        return ;
    }
    // 如果旧值和当前线程一样, 说明当前线程已经持有锁, 此次为重入, _recursions自增, 并获得锁。
    if (cur == Self) {
        // TODO-FIXME: check for integer overflow!  BUGID 6557169.
        _recursions ++ ;
        return ;
    }

    // 如果当前线程是第一次进入该monitor, 设置_recursions为1, _owner为当前线程
    if (Self->is_lock_owned ((address)cur)) {
        assert (_recursions == 0, "internal state error");
        _recursions = 1 ;
        // Commute owner from a thread-specific on-stack BasicLockObject address to
        // a full-fledged "Thread *".
        _owner = Self ;
        OwnerIsThread = 1 ;
        return ;
    }

    // 省略部分代码。
    // 通过自旋执行ObjectMonitor::EnterI方法等待锁的释放
    for (;;) {
        jt->set_suspend_equivalent();
        // cleared by handle_special_suspend_equivalent_condition()
        // or java_suspend_self()
    }
}

```

```

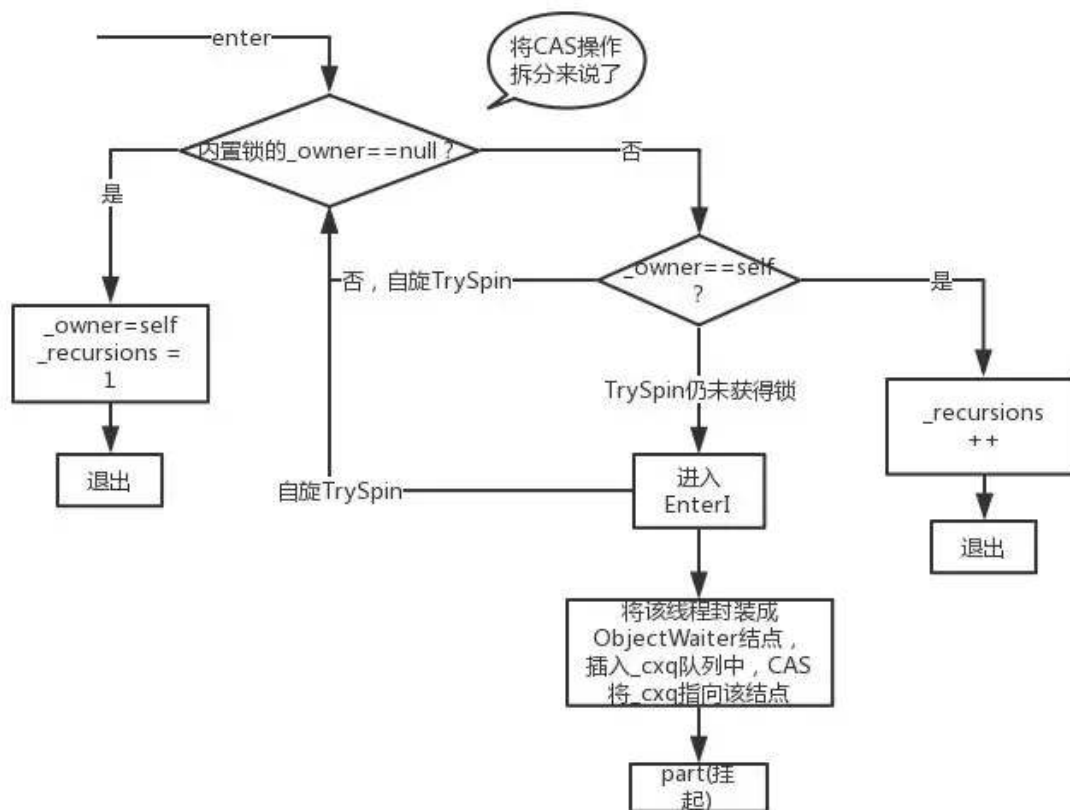
EnterI (THREAD) ;

if (!ExitSuspendEquivalent(jt)) break ;

//
// We have acquired the contended monitor, but while we were
// waiting another thread suspended us. We don't want to enter
// the monitor while suspended because that would surprise the
// thread that suspended us.
//
    _recursions = 0 ;
    _succ = NULL ;
    exit (Self) ;

jt->java_suspend_self();
}
}

```



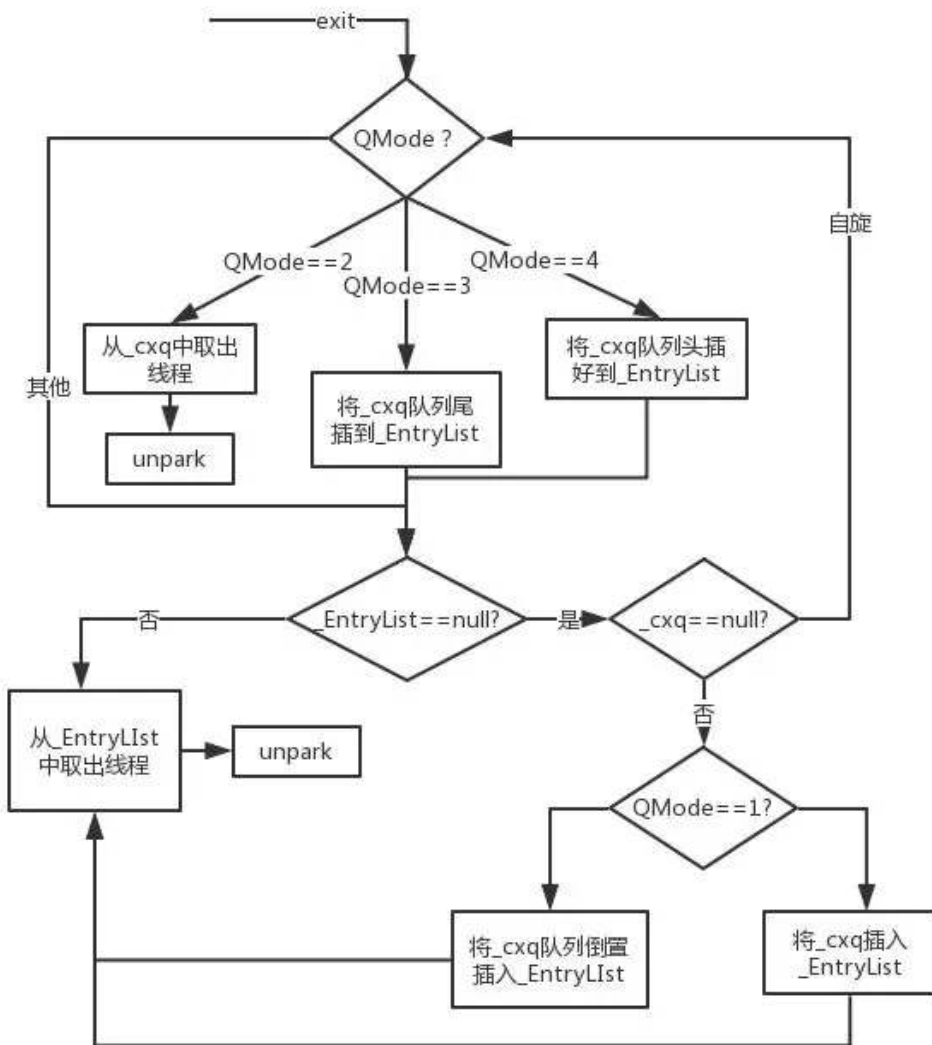
释放锁

```

void ATTR ObjectMonitor::exit(TRAPS) {
    Thread * Self = THREAD ;
    //如果当前线程不是Monitor的所有者
    if (THREAD != _owner) {
        if (THREAD->is_lock_owned((address) _owner)) { //
            // Transmute _owner from a BasicLock pointer to a Thread address.
            // We don't need to hold _mutex for this transition.
            // Non-null to Non-null is safe as long as all readers can
            // tolerate either flavor.
            assert (_recursions == 0, "invariant") ;
            _owner = THREAD ;
            _recursions = 0 ;
            OwnerIsThread = 1 ;
        } else {
            // NOTE: we need to handle unbalanced monitor enter/exit
            // in native code by throwing an exception.
            // TODO: Throw an IllegalMonitorStateException ?
            TEVENT (Exit - Throw IMSX) ;
            assert(false, "Non-balanced monitor enter/exit!");
            if (false) {
                THROW(vmSymbols::java_lang_IllegalMonitorStateException());
            }
            return;
        }
    }
    // 如果_recursions次数不为0,自减
    if (_recursions != 0) {
        _recursions--; // this is simple recursive enter
        TEVENT (Inflated exit - recursive) ;
        return ;
    }
}

```

//省略部分代码，根据不同的策略（由QMode指定），从cxq或EntryList中获取头节点，通过ObjectMonitor::ExitEpilog方法唤醒该节点封装的线程，唤醒操作最终由unpark完成。



除了enter和exit方法以外，objectMonitor.cpp中还有

```

void wait(jlong millis, bool interruptable, TRAPS);
void notify(TRAPS);
void notifyAll(TRAPS);
  
```

等方法。

总结

上面介绍的就是HotSpot虚拟机中Monitor的的加锁以及解锁的原理。

通过这篇文章我们知道了 `synchronized` 加锁的时候，会调用objectMonitor的 `enter` 方法，解锁的时候会调用 `exit` 方法。事实上，只有在JDK1.6之前，`synchronized` 的实现才会直接调用ObjectMonitor的 `enter` 和 `exit`，这种锁被称之为重量级锁。为什么说这种方式操作锁很重呢？

- Java的线程是映射到操作系统原生线程之上的，如果要阻塞或唤醒一个线程就需要操作系统的帮忙，这就要从用户态转换到核心态，因此状态转换需要花费很多的处理器时间，对于代码简单的同步块（如被 `synchronized` 修饰的 `get` 或 `set` 方法）状态转换消耗的时间有可能比用户代码执行的时间还要长，所以说 `synchronized` 是java语言中一个重量级的操纵。

所以，在JDK1.6中出现对锁进行了很多的优化，进而出现轻量级锁，偏向锁，锁消除，适应性自旋锁，锁粗化(自旋锁在1.4就有

只不过默认的是关闭的，jdk1.6是默认开启的)，这些操作都是为了在线程之间更高效的共享数据，解决竞争问题。后面的文章会继续介绍这几种锁以及他们之间的关系。

相关阅读

- Synchronized的实现原理（一）
- 深入理解多线程（二）—— Java的对象模型
- 深入理解多线程（三）—— Java的对象头

如果你看到了这里，说明你喜欢本文。
那么请长按二维码，关注Hollis



长按二维码关注

Read more

Views 482

4

Report

Top Comments

Write a comment



会打伞的鱼
最近疯狂输出产量可以啊
Yesterday

1

Reply by author
过年放假的时候没什么事儿。
Yesterday

1

Most upvoted comments above

Learn about writing a valuable comment