

多线程同步内部如何实现的

wait/notify, synchronized, ReentrantLock

自旋

```
1 volatile int status=0; //标识---是否有线程在同步块-----是否有线程上锁成功
2 void lock(){
3
4     while(!compareAndSet(0,1)){
5     }
6     //lock
7
8 }
9
10 void unlock(){
11     status=0;
12 }
13
14 boolean compareAndSet(int except,int newValue){
15     //cas操作,修改status成功则返回true
16 }
```

缺点：耗费cpu资源。没有竞争到锁的线程会一直占用cpu资源进行cas操作，假如一个线程获得锁后要花费Ns处理业务逻辑，那另外一个线程就会白白的花费Ns的cpu资源

思路：让得不到锁的线程让出CPU

yield+自旋

```
1 volatile int status=0;
2 void lock(){
3     while(!compareAndSet(0,1)){
4         yield(); //自己实现
5     }
6     //lock
7
8 }
9 void unlock(){
10     status=0;
11 }
```

要解决自旋锁的性能问题必须让竞争锁失败的线程不空转,而是在获取不到锁的时候能把cpu资源给让出来，yield()方法就能让出cpu资源，当线程竞争锁失败时，会调用yield方法让出cpu。自旋+yield的方式并没有完全解决问题，当系统只有两个线程竞争锁时，yield

是有效的。需要注意的是该方法只是当前让出cpu，有可能操作系统下次还是选择运行该线程，比如里面有2000个线程，想想会有什么问题？

sleep+自旋

```
1 volatile int status=0;
2 void lock(){
3     while(!compareAndSet(0,1)){
4         sleep(10);
5     }
6     //lock
7
8 }
9 void unlock(){
10    status=0;
11 }
```

sleep的时间为什么是10？这么控制呢？就是你是调用者其实很多时候你也不知道这个时间是多少？

park+自旋

```
1 volatile int status=0;
2 Queue parkQueue;//集合 数组 list
3
4 void lock(){
5     while(!compareAndSet(0,1)){
6         //
7         park();
8     }
9     //lock 10分钟
10    . . . . .
11    unlock()
12 }
13
14 void unlock(){
15     lock_notify();
16 }
17
18 void park(){
19     //将当期线程加入到等待队列
20     parkQueue.add(currentThread);
21     //将当期线程释放cpu 阻塞
22     releaseCpu();
23 }
```

```

24 void lock_notify(){
25     //得到要唤醒的线程头部线程
26     Thread t=parkQueue.header();
27     //唤醒等待线程
28     unpark(t);
29 }

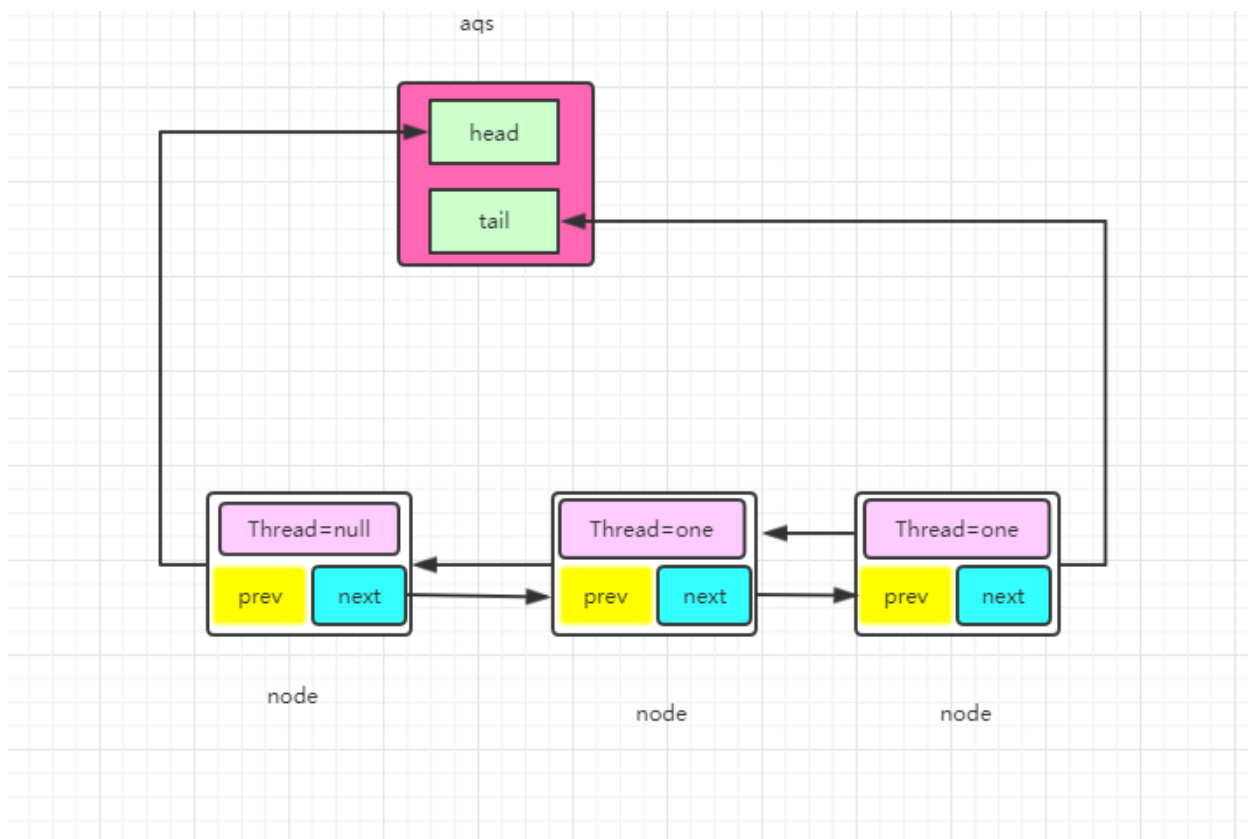
```

AQS

```

1 private transient volatile Node head; //对首
2 private transient volatile Node tail; //对尾
3 private volatile int state; //锁状态，加锁成功则为1，重入+1 解锁则为0

```



NODE

```

1 public class Node{
2     volatile Node prev;
3     volatile Node next;
4     volatile Thread thread;
5 }

1 final void lock() {
2     acquire(1);

```

```
3 }
```

1标识加锁成功之后改变的值

```
1 public final void acquire(int arg) {
2     if (!tryAcquire(arg) &&
3         acquireQueued(addWaiter(Node.EXCLUSIVE), arg))
4         selfInterrupt();
5 }
```

公平锁的加锁过程的代码

```
1 tryAcquire(arg)
2
3
4
5 protected final boolean tryAcquire(int acquires) {
6     final Thread current = Thread.currentThread();
7     int c = getState();
8     if (c == 0) { // 没人占用锁--->我要去上锁----1、锁是自由状态
9         if (!hasQueuedPredecessors() &&
10             compareAndSetState(0, acquires)) {
11             setExclusiveOwnerThread(current);
12             return true;
13         }
14     }
15     else if (current == getExclusiveOwnerThread()) {
16         int nextc = c + acquires;
17         if (nextc < 0)
18             throw new Error("Maximum lock count exceeded");
19         setState(nextc);
20         return true;
21     }
22     return false;
23 }
24
25
26 hasQueuedPredecessors 排队---怎么排
```