

synchronized：原子性、可见性、有序性

- 同步方法（当前实例对象）
- 同步代码块
 - synchronized(this)：当前实例对象
 - synchronized(class)：类对象
 - synchronized(object)：任意实例对象；注意Integer对象等的线程池，null对象报错。
- 同步静态方法（类对象）

锁及锁的升级

synchronized用的锁存在Java对象头Mark Word里,有四种锁状态,从级别低到高为:无锁状态、偏向锁、轻量级锁、重量级锁,这几个状态随着竞争情况而逐渐升级,但不能降级,这是为了提高获得、释放锁的效率。

锁状态	25bit		4bit	1bit	2bit
	23bit	2bit		是否是偏向锁	锁标志位
轻量级锁	指向栈中所记录的指针				00
重量级锁	指向互斥量（重量级锁）的指针				10
GC标志	空				11
偏向锁	线程ID	Epoch	对象分代年龄	1	01

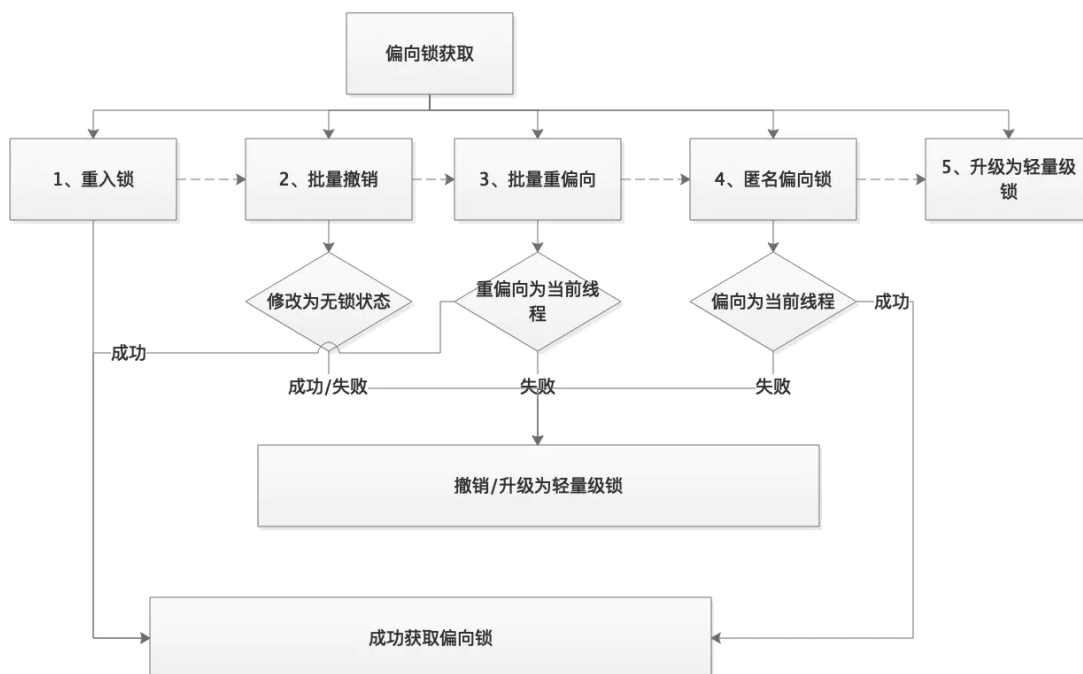
JavaSE 1.6引入偏向锁和轻量级锁的原因？

```
private synchronized void testLock() {  
    //doSomething();  
}
```

- 重量级锁场景
假设**多线程**t1,t2**同时**访问testLock方法,假设t1先拿到锁执行同步块内代码,则t2被阻塞等待t1释放锁;线程的挂起/唤醒需要CPU切换上下文,该过程的开销较大,因此称为重量级锁。
- 轻量级锁场景
假设多线程**多线程**t1,t2**交替**访问testLock方法(其它时间可能在访问非同步方法),假设t1先拿到锁执行同步块内代码,此时t2在访问非同步方法,因此不存在竞争,就没必要加重量级锁将t2阻塞,为此引入了轻量级锁;轻量级锁,只需要使用CAS将对象头中的Mark Word替换为指向锁记录的指针,无需阻塞t2。
- 偏向锁场景
假设**单线程**t1访问testLock方法,不存在线程竞争同步块,若每次使用CAS进行加锁,是对资源的浪费.为此,引入了偏向锁;偏向锁进行加锁时,只需将对象头中的Mark Word的线程号指向当前偏向线程,在单线程下(除首次,必然指向自己),只需每次做个简单测试偏向线程是否为自己即可,无需进行CAS。

锁的加锁、释放(撤销)

- 偏向锁



假设有两个线程t1,t2,设定偏向锁开启:

获得

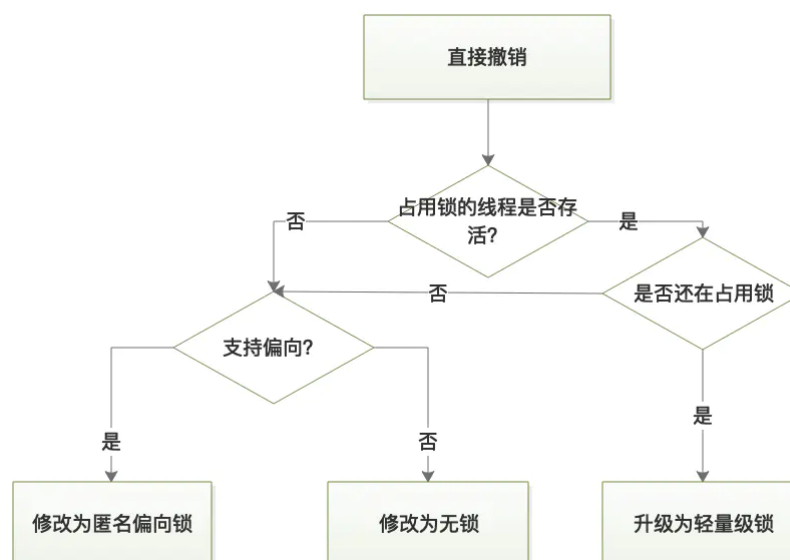
t1先获取偏向锁,此时,对象头中的MW没有偏向线程,即为上图4匿名偏向锁,t1用CAS将MW中偏向线程改为自己,获取偏向锁成功;

t1再次获取偏向锁,此时,对象头中的MW偏向线程为自己,即为上图1重入锁,直接获得锁;

撤销

t2来获取偏向锁,测试MW发现指向线程不是自己(5,t2用轻量级锁获取),此时进入偏向锁撤销(对对象头而言),升级为轻量级锁:

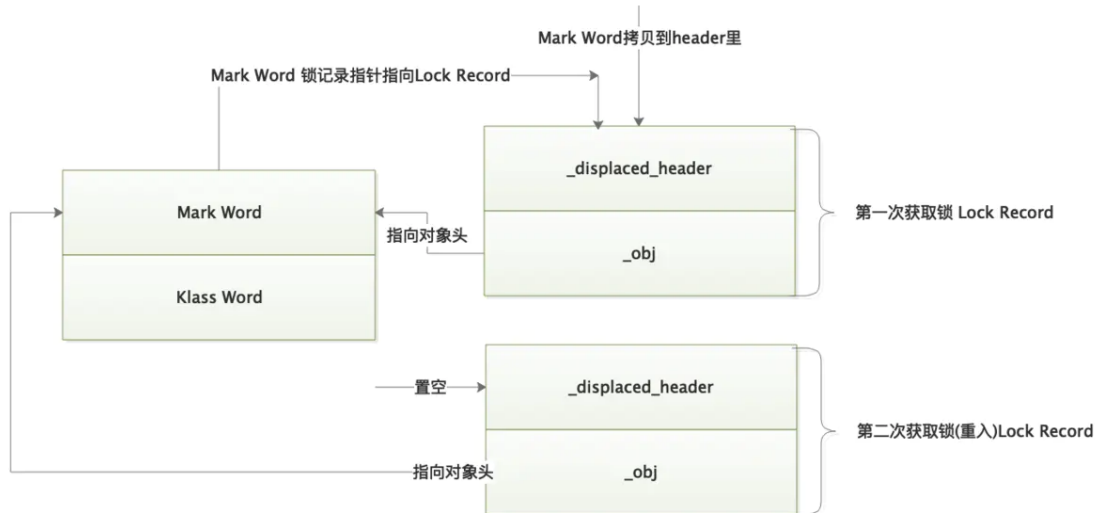
等待全局安全点,暂停偏向对象偏向的线程t1,检查占用锁的线程是否活着且继续占用;若继续占用则升级为轻量级锁(在t1线程中创建Lock Record,放置对象头MW,将对象头锁MW替换为指向LR的指针),t1继续持有锁,否则根据是否支持偏向将对象头设置为无锁或者匿名偏向锁状态。



释放

当获得偏向锁的t1, 自然(没有上面的升级、撤销情况)执行完同步区代码后, 会对偏向锁进行释放, 即将Lock Record中_obj对象头指针置为null, 但是注意**对象头中的MW依然偏向t1**(下次t1获取无需CAS)。

- 轻量级锁



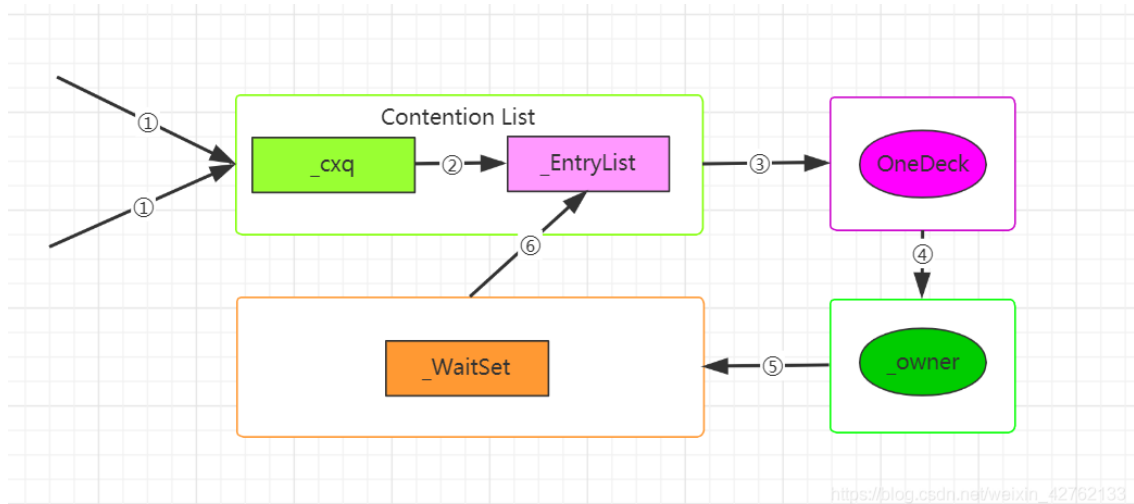
升级

接着上面t2获取偏向锁失败, 锁升级为轻量级锁, t1继续持有的情况, t2会尝试用CAS获取轻量级锁, 以自旋的方式(重复一定次数), 如果在自旋的过程中获得了轻量锁, 则执行到结束, 释放为无锁; 否则, t2在自旋过程中未获得锁, 则膨胀为重量级锁, 对象头标志改为10, 创建objectMonitor对象, 对象头MW指向监视器对象, t1持有重量级锁, t2阻塞。

释放

持有轻量级锁的线程, 正常执行完同步块, 将锁释放为无锁。

- 重量级锁



获得

线程通过CAS将monitor对象中的_owner字段指向自己

释放

释放，同时唤醒阻塞线程

- tips(锁升级全过程)
 - t1 CAS 获取匿名偏向锁。
 - t2尝试获取偏向锁，发现偏向锁指向t1，获取失败。
 - t2失败后开始偏向锁撤销，如果t1还存活将轻量级锁指向它，它继续运行；t2尝试获取锁，开始自旋等待t1释放轻量级锁。
 - 如果在自旋过程中t1释放了锁，那么t2获取轻量级锁成功。
 - 如果在自旋结束后，t2未能获取轻量锁，那么锁升级为重量级锁，使t1持有objectmonitor对象，将t2加入EntryList，t2开始阻塞，等待t1释放监视器。
- 参考资料
 - <<Java并发编程的艺术>>
 - [Synchronized关键字深析（小白慎入，深入jvm源码，两万字长文）_Java新生代-CSDN博客](#)
 - [Java Synchronized 偏向锁/轻量级锁/重量级锁的演变过程 - 简书 \(jianshu.com\)](#)