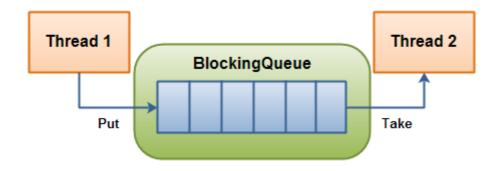
阻塞队列

原文地址 By Jakob Jenkov 翻译:寒桐校对:方腾飞

阻塞队列与普通队列的区别在于,当队列是空的时,从队列中获取元素的操作将会被阻塞,或者当队列是满时,往队列里添加元素的操作会被阻塞。试图从空的阻塞队列中获取元素的线程将会被阻塞,直到其他的线程往空的队列插入新的元素。同样,试图往已满的阻塞队列中添加新元素的线程同样也会被阻塞,直到其他的线程使队列重新变得空闲起来,如从队列中移除一个或者多个元素,或者完全清空队列,下图展示了如何通过阻塞队列来合作:



线程1往阻塞队列中添加元素,而线程2从阻塞队列中移除元素

从5.0开始,JDK在java.util.concurrent包里提供了阻塞队列的官方实现。尽管JDK中已经包含了阻塞队列的官方实现,但是熟悉其背后的原理还是很有帮助的。

阻塞队列的实现

阻塞队列的实现类似于带上限的Semaphore的实现。下面是阻塞队列的一个简单实现

```
01 public class BlockingQueue {
02
03 private List queue = new LinkedList();
04
05 private int limit = 10;
06
   public BlockingQueue(int limit){
07
98
09 this.limit = limit;
10
11
   }
12
13 public synchronized void enqueue(Object item)
14
15 throws InterruptedException {
16
   while(this.queue.size() == this.limit) {
17
```

```
18
19 | wait();
20
21 | }
22
23 if(this.queue.size() == 0) {
24
25 notifyAll();
26
27
28
29 this.queue.add(item);
30
31 | }
32
33 public synchronized Object dequeue()
34
35 throws InterruptedException{
36
37 while(this.queue.size() == 0){
38
39 wait();
40
41 | }
42
43 if(this.queue.size() == this.limit){
44
45 notifyAll();
46
47 | }
48
49 return this.queue.remove(0);
50
51 | }
52
53 | }
```

必须注意到,在enqueue和dequeue方法内部,只有队列的大小等于上限(limit)或者下限(0)时,才调用 notifyAll方法。如果队列的大小既不等于上限,也不等于下限,任何线程调用enqueue或者dequeue方法 时,都不会阻塞,都能够正常的往队列中添加或者移除元素。

```
Wayne 2013/12/05 5:57下午

为什么在enqueue和dequeue方法内部,只有队列的大小等于上限(limit)或者下限(0)时,才调用notifyAll方法?
这个样子我觉得可能会增加线程间切换
假设有3个线程 a b c 而且queue size=0
a b在执行 equeue, c 在执行 dequeue
1. 首先a执行equeue方法 拿到lock,执行到i的判断,执行notifyAll
2. 假设c抢到lock,执行dequeue方法,结果while判断,执行wait()
3. 假设b于a前 先拿到了lock,然后执行equeue方法,执行i的断仍然为true,再执行notifyAll
```

______ 所以我认为这句if可能会增加cpu调度频繁切换,如果去掉if语句 实际逻辑判断也不会有太大变化,但是至少能减少角度问题 xiezc 2018/03/31 9:17下午 在执行了notify方法之后,当前线程不会马上释放该对象锁,呈wait状态的线程也不能马上获得该对象锁, 要等到执行notify方法的线程将程序执行完 , 也就是退出sychronized代码块后, 当前线程才会释放锁, 而呈wait状态所在的线程才可以获取该对象锁。 祖龙 2014/02/24 12:46上午 假设代码中去掉两个if判断,同时此时queue.size() == 0 考虑以下情况 1. 线程a先进入dequeue方法,发现size == 0就会wait 2. 然后线程b进入enqueue方法,发现size!= limit,就会不停的add直到size == limit时wait 这个时候你会发现因为没有 if(this.queue.size() == 0) { notifyAll(); }在size == 0 的时候去通知dequeue的线程a, a已经默默的一直在wait中都饿死了! 对于 if(this.queue.size() == this.limit) { notifyAll(); }也是同理。 francisZ 2014/05/23 11:38上午 个人觉得这边有点问题 23 - 27行:

目前是a和c都可以对这个锁形成竞争,最差的情况仍然被c抢到 执行while结果仍然wait,

接下去 无论 a 或者 b抢到lock 都可以顺利执行add操作

if(this.queue.size() == 0) {

```
notifyAll();
}
```

这个时候queue里面还是什么也没有,notifyAll()唤醒其他thread之后,这些thread从queue里面什么也拿不到,结果还是去wait, 所以这个时候应该在往queue里面放入一个元素之后,再notifyAll吧。

43-47行也有同样的问题

阿凡提的哥

2014/05/28 7:53下午

"这个时候queue里面还是什么也没有,notifyAll()唤醒其他thread之后,这些thread从queue里面什么也拿不到,结果还是去wait"你这句话不对,调用notifyAll()之后,线程并未释放锁,其他线程不会被唤醒,直到执行这句:

this.queue.add(item); 之后,其他线程才会被唤醒,但是同时只有一个线程能拿到锁,并正常执行,剩余线程(如果有的话)会因为 while(this.queue.size() == 0){

38

39 wait();

40

41 } 又继续等待

阿凡提的哥

2014/05/28 7:55下午

修正一下一"这个时候queue里面还是什么也没有,notifyAll()唤醒其他thread之后,这些thread从queue里面什么也拿不到,结果还是去wait"你这句话不对,调用notifyAll()之后,线程并未释放锁,直到执行这句: this.queue.add(item); 之后,其他线程才去重新获取锁,但是同时只有一个线程能拿到锁,并正常执行,剩余线程(如果有的话)会因为 while(this.queue.size() == 0){

38

39 wait();

40

41 } 又继续等

zxpbenson

2014/08/21 11:12上午

此阻塞队列的实现方式可能会引起饥饿

需要解决公平性的问题

Devry

2014/10/09 9:08下午

看一下源码,更加清楚明了。看看ReentrantLock和Condition的使用。

BlackLee

2015/10/23 2:58下午

实现的问题:

没有考虑公平性,会造成饥饿。

解决或者提升方法:

既然都使用队列存储了对象了,可以在唤醒是判断队列头对象是不是自己,

按时间序列实现公平性,避免饿死。

音无麻里亚

2016/11/26 3:55下午

其实代码里的notifyAll换成notify没有任何区别吧?无论如何notifyAll()唤醒的线程,能得到锁的只有一个,而且notifyAll反而因为 竞争拉低性能吧?实在是不明白,请指教

airwalkers

2019/02/14 1:38下午

notify只能唤醒一个线程,消费者和生产者可能都是多个线程,如果消费者唤醒消费者,可能出现互相等待的情况,所以 notifyAll是用来防止这种情况发生的