面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析 (下)

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节:看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比:集合在 Java 7 和 8 有何不同和改进

14 简化工作:Guava Lists Maps 实际 工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和设计思路

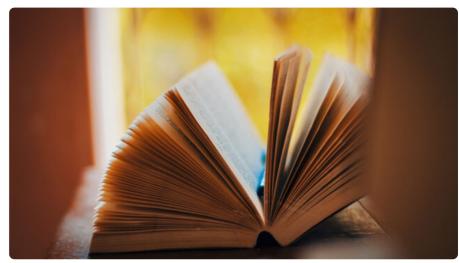
17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合:并发 List、Map的应用

www.imooc.com/read/47/article/873

31 AbstractQueuedSynchronizer 源码解析 (下)

更新时间: 2019-11-08 11:04:36



低头要有勇气, 抬头要有底气。

引导语

AQS 的内容太多,所以我们分成了两个章节,没有看过 AQS 上半章节的同学可以回首看一下哈,上半章节里面说了很多锁的基本概念,基本属性,如何获得锁等等,本章我们主要聊下如何释放锁和同步队列两大部分。

1释放锁

释放锁的触发时机就是我们常用的 Lock.unLock () 方法,目的就是让线程释放对资源的访问权(流程见整体架构图紫色路线)。

释放锁也是分为两类,一类是排它锁的释放,一类是共享锁的释放,我们分别来看下。

1.1 释放排它锁 release

排它锁的释放就比较简单了,从队头开始,找它的下一个节点,如果下一个节点是空的,就会从 尾开始,一直找到状态不是取消的节点,然后释放该节点,源码如下:

```
// unlock 的基础方法
public final boolean release(int arg) {
    // tryRelease 交给实现类去实现,一般就是用当前同步器状态减去 arg,如果返回 true 说明成功利
    if (tryRelease(arg)) {
        Node h = head;
        // 头节点不为空,并且非初始化状态
        if (h != null && h.waitStatus != 0)
```

慕课专栏

面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析 (下)

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常 用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节: 看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比: 集合在 Java 7 和 8 有何 不同和改进

14 简化工作: Guava Lists Maps 实际 工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析 和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和 设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合:并发 List、Map的应用

```
return false;
// 很有意思的方法, 当线程释放锁成功后, 从 node 开始唤醒同步队列中的节点
// 通过唤醒机制,保证线程不会一直在同步队列中阻塞等待
private void unparkSuccessor(Node node) {
 // node 节点是当前释放锁的节点, 也是同步队列的头节点
 int ws = node.waitStatus:
 // 如果节点已经被取消了,把节点的状态置为初始化
 if (ws < 0)
   compareAndSetWaitStatus(node, ws, 0);
 // 拿出 node 节点的后面一个节点
  Node s = node.next:
 // s 为空,表示 node 的后一个节点为空
 // s.waitStatus 大于0, 代表 s 节点已经被取消了
 // 遇到以上这两种情况,就从队尾开始,向前遍历,找到第一个 waitStatus 字段不是被取消的
 if (s == null || s.waitStatus > 0) {
   s = null;
   // 这里从尾迭代,而不是从头开始迭代是有原因的。
   // 主要是因为节点被阻塞的时候,是在 acquireQueued 方法里面被阻塞的,唤醒时也一定会在
   for (Node t = tail; t != null && t != node; t = t.prev)
     // t.waitStatus <= 0 说明 t 没有被取消,肯定还在等待被唤醒
     if (t.waitStatus <= 0)
        s = t;
 // 唤醒以上代码找到的线程
 if (s != null)
   LockSupport.unpark(s.thread);
```

1.2 释放共享锁 releaseShared

释放共享锁的方法是 releaseShared, 主要分成两步:

- 1. tryReleaseShared 尝试释放当前共享锁,失败返回 false,成功走 2;
- 2. 唤醒当前节点的后续阻塞节点,这个方法我们之前看过了,线程在获得共享锁的时候,就 会去唤醒其后面的节点,方法名称为: doReleaseShared。

我们一起来看下 releaseShared 的源码:

```
// 共享模式下, 释放当前线程的共享锁
public final boolean releaseShared(int arg) {
  if (tryReleaseShared(arg)) {
    // 这个方法就是线程在获得锁时,唤醒后续节点时调用的方法
    doReleaseShared();
    return true;
  }
  return false;
}
```

2条件队列的重要方法

在看条件队列的方法之前,我们先得弄明白为什么有了同步队列,还需要条件队列?

慕课专栏

:■ 面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析 (下)

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常 用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节: 看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比: 集合在 Java 7 和 8 有何 不同和改进

14 简化工作: Guava Lists Maps 实际 工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析 和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和 设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合:并发 List、Map的应用

步队列里面排队阻塞;获得锁的多个线程在碰到队列满或者空的时候,可以使用 Condition 来 管理这些线程, 让这些线程阻塞等待, 然后在合适的时机后, 被正常唤醒。

同步队列 + 条件队列联手使用的场景, 最多被使用到锁 + 队列的场景中。

所以说条件队列也是不可或缺的一环。

接下来我们来看一下条件队列一些比较重要的方法,以下方法都在 ConditionObject 内部类 中。

2.1 入队列等待 await

获得锁的线程,如果在碰到队列满或空的时候,就会阻塞住,这个阻塞就是用条件队列实现的, 这个动作我们叫做入条件队列,方法名称为 await, 流程见整体架构图中深绿色箭头流向,我们 一起来看下 await 的源码:

```
// 线程入条件队列
public final void await() throws InterruptedException {
  if (Thread.interrupted())
    throw new InterruptedException();
  // 加入到条件队列的队尾
  Node node = addConditionWaiter():
  // 标记位置 A
  // 加入条件队列后,会释放 lock 时申请的资源,唤醒同步队列队列头的节点
  // 自己马上就要阻塞了,必须马上释放之前 lock 的资源,不然自己不被唤醒的话,别的线程永远得
  int savedState = fullyRelease(node);
  int interruptMode = 0;
  // 确认node不在同步队列上,再阻塞,如果 node 在同步队列上,是不能够上锁的
  // 目前想到的只有两种可能:
  // 1:node 刚被加入到条件队列中,立马就被其他线程 signal 转移到同步队列中去了
  // 2:线程之前在条件队列中沉睡,被唤醒后加入到同步队列中去
  while (!isOnSyncQueue(node)) {
    // this = AbstractQueuedSynchronizer$ConditionObject
    // 阳寒在条件队列上
    LockSupport.park(this);
    if ((interruptMode = checkInterruptWhileWaiting(node)) != 0)
      break:
  // 标记位置 B
  // 其他线程通过 signal 已经把 node 从条件队列中转移到同步队列中的数据结构中去了
  // 所以这里节点苏醒了,直接尝试 acquireQueued
  if (acquireQueued(node, savedState) && interruptMode != THROW_IE)
    interruptMode = REINTERRUPT;
  if (node.nextWaiter != null) // clean up if cancelled
    // 如果状态不是CONDITION, 就会自动删除
    unlinkCancelledWaiters();
  if (interruptMode != 0)
    reportInterruptAfterWait(interruptMode);
}
```

await 方法有几点需要特别注意:

1. 上述代码标记位置 A 处, 节点在准备进入条件队列之前, 一定会先释放当前持有的锁, 不 然自己进去条件队列了,其余的线程都无法获得锁了;

■ 面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析 (下)

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节:看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比:集合在 Java 7 和 8 有何不同和改进

14 简化工作:Guava Lists Maps 实际 工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合:并发 List、Map的应用

·

行 acquireQueued 方法;

3. Node 在条件队列中的命名,源码喜欢用 Waiter 来命名,所以我们在条件队列中看到 Waiter,其实就是 Node。

await 方法中有两个重要方法:addConditionWaiter 和 unlinkCancelledWaiters,我们——看下。

2.1.1 addConditionWaiter

addConditionWaiter 方法主要是把节点放到条件队列中,方法源码如下:

```
// 增加新的 waiter 到队列中,返回新添加的 waiter
// 如果尾节点状态不是 CONDITION 状态,删除条件队列中所有状态不是 CONDITION 的节点
// 如果队列为空,新增节点作为队列头节点,否则追加到尾节点上
private Node addConditionWaiter() {
  Node t = lastWaiter;
  // If lastWaiter is cancelled, clean out.
  // 如果尾部的 waiter 不是 CONDITION 状态了, 删除
  if (t != null && t.waitStatus != Node.CONDITION) {
    unlinkCancelledWaiters();
    t = lastWaiter;
  // 新建条件队列 node
  Node node = new Node(Thread.currentThread(), Node.CONDITION);
  // 队列是空的,直接放到队列头
  if (t == null)
    firstWaiter = node:
  // 队列不为空,直接到队列尾部
    t.nextWaiter = node;
  lastWaiter = node;
  return node:
}
```

整体过程比较简单,就是追加到队列的尾部,其中有个重要方法叫做unlinkCancelledWaiters,这个方法会删除掉条件队列中状态不是 CONDITION 的所有节点,我们来看下 unlinkCancelledWaiters 方法的源码,如下:

2.1.2 unlinkCancelledWaiters

```
// 会检查尾部的 waiter 是不是已经不是CONDITION状态了
// 如果不是, 删除这些 waiter
private void unlinkCancelledWaiters() {
  Node t = firstWaiter:
  // trail 表示上一个状态,这个字段作用非常大,可以把状态都是 CONDITION 的 node 串联起来,即
  Node trail = null;
  while (t != null) {
    Node next = t.nextWaiter;
    // 当前node的状态不是CONDITION, 删除自己
    if (t.waitStatus != Node.CONDITION) {
      //删除当前node
      t.nextWaiter = null;
      // 如果 trail 是空的,咱们循环又是从头开始的,说明从头到当前节点的状态都不是 CONDIT
      // 都已经被删除了, 所以移动队列头节点到当前节点的下一个节点
      if (trail == null)
        firstWaiter = next;
      // 如果找到上次状态是CONDITION的节点的话,先把当前节点删掉,然后把自己挂到上一个
```

慕课专栏

面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析(下)

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常 用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节: 看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比: 集合在 Java 7 和 8 有何 不同和改进

14 简化工作: Guava Lists Maps 实际 工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析 和设计思路

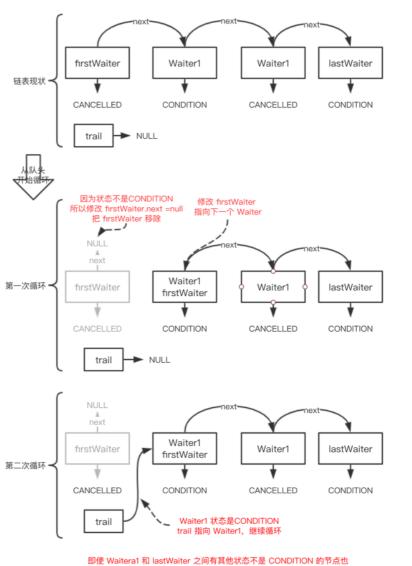
16 ConcurrentHashMap 源码解析和 设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合:并发 List、Map的应用

if (next == null) lastWaiter = trail; // 状态是 CONDITION 的 Node else trail = t: // 继续循环,循环顺序从头到尾 t = next;

为了方便大家理解这个方法, 画了一个释义图, 如下:







2.2 单个唤醒 signal

: ■ 面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析 (下)

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节:看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比:集合在 Java 7 和 8 有何不同和改进

14 简化工作: Guava Lists Maps 实际工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合:并发 List、Map的应用

```
列中,突然队列中的元素被线程 A 消费 \int ,线程 A 就会调用 signal 万法,唤醒之削阻塞的线程,会从条件队列的头节点开始唤醒(流程见整体架构图中蓝色部分),源码如下:
```

```
// 唤醒阻塞在条件队列中的节点
public final void signal() {
  if (!isHeldExclusively())
    throw new IllegalMonitorStateException();
  // 从头节点开始唤醒
  Node first = firstWaiter;
  if (first != null)
    // doSignal 方法会把条件队列中的节点转移到同步队列中去
    doSignal(first);
// 把条件队列头节点转移到同步队列去
private void doSignal(Node first) {
  do {
    // nextWaiter为空,说明到队尾了
    if ( (firstWaiter = first.nextWaiter) == null)
      lastWaiter = null:
    // 从队列头部开始唤醒,所以直接把头节点.next 置为 null,这种操作其实就是把 node 从条件
    // 这里有个重要的点是,每次唤醒都是从队列头部开始唤醒,所以把 next 置为 null 没有关系,
    first.nextWaiter = null:
    // transferForSignal 方法会把节点转移到同步队列中去
    // 通过 while 保证 transferForSignal 能成功
    // 等待队列的 node 不用管他, 在 await 的时候, 会自动清除状态不是 Condition 的节点(通过
    // (first = firstWaiter) != null = true 的话,表示还可以继续循环, = false 说明队列中的元素
  } while (!transferForSignal(first) &&
       (first = firstWaiter) != null);
```

我们来看下最关键的方法: transferForSignal。

```
// 返回 true 表示转移成功 , false 失败
// 大概思路:
// 1. node 追加到同步队列的队尾
// 2. 将 node 的前一个节点状态置为 SIGNAL,成功直接返回,失败直接唤醒
// 可以看出来 node 的状态此时是 0 了
final boolean transferForSignal(Node node) {
  * If cannot change waitStatus, the node has been cancelled.
  // 将 node 的状态从 CONDITION 修改成初始化, 失败返回 false
  if (!compareAndSetWaitStatus(node, Node.CONDITION, 0))
    return false:
  // 当前队列加入到同步队列,返回的 p 是 node 在同步队列中的前一个节点
  // 看命名是 p, 实际是 pre 单词的缩写
  Node p = enq(node);
  int ws = p.waitStatus;
  // 状态修改成 SIGNAL, 如果成功直接返回
  // 把当前节点的前一个节点修改成 SIGNAL 的原因,是因为 SIGNAL 本身就表示当前节点后面的:
  if (ws > 0 || !compareAndSetWaitStatus(p, ws, Node.SIGNAL))
    // 如果 p 节点被取消,或者状态不能修改成SIGNAL,直接唤醒
    LockSupport.unpark(node.thread);
  return true;
}
```

面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析 (下)

目录

第1章 基础

01 开篇词:为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节:看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比:集合在 Java 7 和 8 有何不同和改进

14 简化工作:Guava Lists Maps 实际 工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

2.3 全部唤醒 signalAll

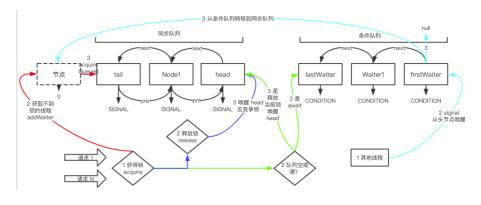
signalAll 的作用是唤醒条件队列中的全部节点,源码如下:

```
public final void signalAll() {
  if (!isHeldExclusively())
    throw new IllegalMonitorStateException();
  // 拿到头节点
  Node first = firstWaiter;
  if (first != null)
    // 从头节点开始唤醒条件队列中所有的节点
    doSignalAll(first);
// 把条件队列所有节点依次转移到同步队列去
private void doSignalAll(Node first) {
  lastWaiter = firstWaiter = null;
    // 拿出条件队列队列头节点的下一个节点
    Node next = first.nextWaiter;
    // 把头节点从条件队列中删除
    first.nextWaiter = null;
    // 头节点转移到同步队列中去
    transferForSignal(first);
    // 开始循环头节点的下一个节点
    first = next;
  } while (first != null);
}
```

从源码中可以看出,其本质就是 for 循环调用 transferForSignal 方法,将条件队列中的节点循环转移到同步队列中去。

3 总结

AQS 源码终于说完了,你都懂了么,可以在默默回忆一下 AQS 架构图,看看这张图现在能不能看懂了。



← 30 AbstractQueuedSynchronizer 源码解析(上)

32 ReentrantLock 源码解析

精选留言 2

面试官系统精讲Java源码及大厂真题 / 31 AbstractQueuedSynchronizer源码解析 (下)

目录

第1章 基础

01 开篇词: 为什么学习本专栏

02 String、Long 源码解析和面试题

03 Java 常用关键字理解

04 Arrays、Collections、Objects 常用方法源码解析

第2章 集合

05 ArrayList 源码解析和设计思路

06 LinkedList 源码解析

07 List 源码会问哪些面试题

08 HashMap 源码解析

09 TreeMap 和 LinkedHashMap 核心 源码解析

10 Map源码会问哪些面试题

11 HashSet、TreeSet 源码解析

12 彰显细节:看集合源码对我们实际 工作的帮助和应用

13 差异对比:集合在 Java 7 和 8 有何不同和改进

14 简化工作:Guava Lists Maps 实际工作运用和源码

第3章 并发集合类

15 CopyOnWriteArrayList 源码解析和设计思路

16 ConcurrentHashMap 源码解析和设计思路

17 并发 List、Map源码面试题

18 场景集合:并发 List、Map的应用

所相虚妄

简单来说,一个负责互斥,一个负责同步协作呗。 加锁的那个队列负责互斥,条件队列负责同步协作。

△ 0 回复

2019-12-11

敲木鱼的小和尚

// 如果节点已经被取消了,把节点的状态置为初始化 if (ws < 0) compareAndSetWaitStatu s(node, ws, 0);这个解释应该是如果节点处于SIGNAL状态,将节点设置为初始状态吧,但是感觉有说不通,希望老师解答一下

心 0 回复

2019-12-03

胖子胖 回复 敲木鱼的小和尚

对啊,大于0才是CANCELLED,注释上写着【If status is negative (i.e., possibly needing sig nal) try to clear in anticipation of signalling.】感觉这块就是因为SIGNAL的后续节点需要被唤醒,先把signal节点状态清空变成0

回复

2019-12-12 14:09:53

干学不如一看,干看不如一练