02 | 代码加锁: 不要让"锁"事成为烦心事

2020-03-09 朱晔

Java 业务开发常见错误 100 例

进入课程 >



讲述: 王少泽

时长 17:18 大小 15.85M



你好,我是朱晔。

在上一讲中,我与你介绍了使用并发容器等工具解决线程安全的误区。今天,我们来看看解决线程安全问题的另一种重要手段——锁,在使用上比较容易犯哪些错。

我先和你分享一个有趣的案例吧。有一天,一位同学在群里说"见鬼了,疑似遇到了一个JVM 的 Bug",我们都很好奇是什么 Bug。

ಭ

于是,他贴出了这样一段代码: 在一个类里有两个 int 类型的字段 a 和 b,有一个 add 方法循环 1 万次对 a 和 b 进行 ++ 操作,有另一个 compare 方法,同样循环 1 万次判断 a 是否小于 b,条件成立就打印 a 和 b 的值,并判断 a>b 是否成立。

```
■ 复制代码
 1 @Slf4j
 2 public class Interesting {
4
       volatile int a = 1;
       volatile int b = 1;
 5
 6
 7
       public void add() {
           log.info("add start");
 8
9
           for (int i = 0; i < 10000; i++) {
               a++;
10
11
               b++;
12
13
           log.info("add done");
14
       }
15
       public void compare() {
16
17
           log.info("compare start");
18
           for (int i = 0; i < 10000; i++) {
               //a始终等于b吗?
19
20
               if (a < b) {
21
                    log.info("a:{},b:{},{}", a, b, a > b);
                    //最后的a>b应该始终是false吗?
22
23
               }
24
25
           log.info("compare done");
       }
27 }
```

他起了两个线程来分别执行 add 和 compare 方法:

```
1 Interesting interesting = new Interesting();
2 new Thread(() -> interesting.add()).start();
3 new Thread(() -> interesting.compare()).start();
```

按道理, a 和 b 同样进行累加操作,应该始终相等,compare 中的第一次判断应该始终不会成立,不会输出任何日志。但,执行代码后发现不但输出了日志,而且更诡异的是,compare 方法在判断 a < b 成立的情况下还输出了 a > b 也成立:

```
[Thread-30] [INFO ] [o.g.t.c.lock.demol.Interesting :12 ] - add start [Thread-31] [INFO ] [o.g.t.c.lock.demol.Interesting :21 ] - compare start [Thread-31] [INFO ] [o.g.t.c.lock.demol.Interesting :24 ] - a:5670,b:5678,true [Thread-30] [INFO ] [o.g.t.c.lock.demol.Interesting :17 ] - add done [Thread-31] [INFO ] [o.g.t.c.lock.demol.Interesting :24 ] - a:7907,b:7913,false [Thread-31] [INFO ] [o.g.t.c.lock.demol.Interesting :28 ] - compare done
```

群里一位同学看到这个问题笑了,说: "这哪是 JVM 的 Bug,分明是线程安全问题嘛。很明显,你这是在操作两个字段 a 和 b,有线程安全问题,应该为 add 方法加上锁,确保 a 和 b 的 ++ 是原子性的,就不会错乱了。"随后,他为 add 方法加上了锁:

```
且 复制代码 public synchronized void add()
```

但,加锁后问题并没有解决。

我们来仔细想一下,为什么锁可以解决线程安全问题呢。因为只有一个线程可以拿到锁,所以加锁后的代码中的资源操作是线程安全的。但是,这个案例中的 add 方法始终只有一个线程在操作,显然只为 add 方法加锁是没用的。

之所以出现这种错乱,是因为两个线程是交错执行 add 和 compare 方法中的业务逻辑,而且这些业务逻辑不是原子性的: a++ 和 b++ 操作中可以穿插在 compare 方法的比较代码中; 更需要注意的是, a<b 这种比较操作在字节码层面是加载 a、加载 b 和比较三步,代码虽然是一行但也不是原子性的。

所以,正确的做法应该是,为 add 和 compare 都加上方法锁,确保 add 方法执行时,compare 无法读取 a 和 b:

```
1 public synchronized void add()
2 public synchronized void compare()
```

所以,使用锁解决问题之前一定要理清楚,我们要保护的是什么逻辑,多线程执行的情况又 是怎样的。

加锁前要清楚锁和被保护的对象是不是一个层面的

除了没有分析清线程、业务逻辑和锁三者之间的关系随意添加无效的方法锁外,还有一种比较常见的错误是,没有理清楚锁和要保护的对象是否是一个层面的。

我们知道**静态字段属于类,类级别的锁才能保护;而非静态字段属于类实例,实例级别的锁** 就可以保护。

先看看这段代码有什么问题: 在类 Data 中定义了一个静态的 int 字段 counter 和一个非静态的 wrong 方法,实现 counter 字段的累加操作。

```
■ 复制代码
 1 class Data {
     @Getter
       private static int counter = 0;
3
4
 5
      public static int reset() {
           counter = 0;
6
7
           return counter;
8
      }
9
10
       public synchronized void wrong() {
11
          counter++;
12
       }
13 }
```

写一段代码测试下:

```
    @GetMapping("wrong")

public int wrong(@RequestParam(value = "count", defaultValue = "1000000") int

Data.reset();

//多线程循环一定次数调用Data类不同实例的wrong方法

IntStream.rangeClosed(1, count).parallel().forEach(i -> new Data().wrong())

return Data.getCounter();

}
```

因为默认运行 100 万次, 所以执行后应该输出 100 万, 但页面输出的是 639242:



639242

我们来分析下为什么会出现这个问题吧。

在非静态的 wrong 方法上加锁,只能确保多个线程无法执行同一个实例的 wrong 方法,却不能保证不会执行不同实例的 wrong 方法。而静态的 counter 在多个实例中共享,所以必然会出现线程安全问题。

理清思路后,修正方法就很清晰了:同样在类中定义一个 Object 类型的静态字段,在操作 counter 之前对这个字段加锁。

你可能要问了,把 wrong 方法定义为静态不就可以了,这个时候锁是类级别的。可以是可以,但我们不可能为了解决线程安全问题改变代码结构,把实例方法改为静态方法。

感兴趣的同学还可以从字节码以及 JVM 的层面继续探索一下,代码块级别的 synchronized 和方法上标记 synchronized 关键字,在实现上有什么区别。

加锁要考虑锁的粒度和场景问题

在方法上加 synchronized 关键字实现加锁确实简单,也因此我曾看到一些业务代码中几乎 所有方法都加了 synchronized,但这种滥用 synchronized 的做法: 一是,没必要。通常情况下 60% 的业务代码是三层架构,数据经过无状态的 Controller、Service、Repository 流转到数据库,没必要使用 synchronized 来保护什么数据。

二是,可能会极大地降低性能。使用 Spring 框架时,默认情况下 Controller、Service、Repository 是单例的,加上 synchronized 会导致整个程序几乎就只能支持单线程,造成极大的性能问题。

即使我们确实有一些共享资源需要保护,也要尽可能降低锁的粒度,仅对必要的代码块甚至是需要保护的资源本身加锁。

比如,在业务代码中,有一个 ArrayList 因为会被多个线程操作而需要保护,又有一段比较 耗时的操作(代码中的 slow 方法)不涉及线程安全问题,应该如何加锁呢?

错误的做法是,给整段业务逻辑加锁,把 slow 方法和操作 ArrayList 的代码同时纳入 synchronized 代码块;更合适的做法是,把加锁的粒度降到最低,只在操作 ArrayList 的时候给这个 ArrayList 加锁。

```
■ 复制代码
 1 private List<Integer> data = new ArrayList<>();
 3 //不涉及共享资源的慢方法
 4 private void slow() {
      try {
 6
           TimeUnit.MILLISECONDS.sleep(10);
       } catch (InterruptedException e) {
 7
9 }
10
11 //错误的加锁方法
12 @GetMapping("wrong")
   public int wrong() {
       long begin = System.currentTimeMillis();
15
       IntStream.rangeClosed(1, 1000).parallel().forEach(i -> {
16
           //加锁粒度太粗了
17
           synchronized (this) {
18
               slow();
19
               data.add(i);
20
           }
21
       });
       log.info("took:{}", System.currentTimeMillis() - begin);
22
23
       return data.size();
24 }
```

```
25
   //正确的加锁方法
26
   @GetMapping("right")
27
   public int right() {
28
       long begin = System.currentTimeMillis();
29
       IntStream.rangeClosed(1, 1000).parallel().forEach(i -> {
30
           slow();
31
           //只对List加锁
32
           synchronized (data) {
33
               data.add(i);
34
           }
35
       });
36
       log.info("took:{}", System.currentTimeMillis() - begin);
37
       return data.size();
38
39
```

执行这段代码,同样是 1000 次业务操作,正确加锁的版本耗时 1.4 秒,而对整个业务逻辑加锁的话耗时 11 秒。

```
[http-nio-45678-exec-1] [INFO ] [.g.t.c.l.d.LockGranularityController:36 ] - took:11145 [http-nio-45678-exec-3] [INFO ] [.g.t.c.l.d.LockGranularityController:49 ] - took:1403
```

如果精细化考虑了锁应用范围后,性能还无法满足需求的话,我们就要考虑另一个维度的粒度问题了,即:区分读写场景以及资源的访问冲突,考虑使用悲观方式的锁还是乐观方式的锁。

一般业务代码中,很少需要进一步考虑这两种更细粒度的锁,所以我只和你分享几个大概的结论,你可以根据自己的需求来考虑是否有必要进一步优化:

对于读写比例差异明显的场景,考虑使用 ReentrantReadWriteLock 细化区分读写锁,来提高性能。

如果你的 JDK 版本高于 1.8、共享资源的冲突概率也没那么大的话,考虑使用 StampedLock 的乐观读的特性,进一步提高性能。

JDK 里 ReentrantLock 和 ReentrantReadWriteLock 都提供了公平锁的版本,在没有明确需求的情况下不要轻易开启公平锁特性,在任务很轻的情况下开启公平锁可能会让性能下降上百倍。

多把锁要小心死锁问题

刚才我们聊到锁的粒度够用就好,这就意味着我们的程序逻辑中有时会存在一些细粒度的锁。但一个业务逻辑如果涉及多把锁,容易产生死锁问题。

之前我遇到过这样一个案例:下单操作需要锁定订单中多个商品的库存,拿到所有商品的锁之后进行下单扣减库存操作,全部操作完成之后释放所有的锁。代码上线后发现,下单失败概率很高,失败后需要用户重新下单,极大影响了用户体验,还影响到了销量。

经排查发现是死锁引起的问题,背后原因是扣减库存的顺序不同,导致并发的情况下多个线程可能相互持有部分商品的锁,又等待其他线程释放另一部分商品的锁,于是出现了死锁问题。

接下来,我们剖析一下核心的业务代码。

首先,定义一个商品类型,包含商品名、库存剩余和商品的库存锁三个属性,每一种商品默认库存 1000 个;然后,初始化 10 个这样的商品对象来模拟商品清单:

```
1 @Data
2 @RequiredArgsConstructor
3 static class Item {
4 final String name; //商品名
5 int remaining = 1000; //库存剩余
6 @ToString.Exclude //ToString不包含这个字段
7 ReentrantLock lock = new ReentrantLock();
8 }
```

随后,写一个方法模拟在购物车进行商品选购,每次从商品清单(items 字段)中随机选购三个商品(为了逻辑简单,我们不考虑每次选购多个同类商品的逻辑,购物车中不体现商品数量):

下单代码如下: 先声明一个 List 来保存所有获得的锁, 然后遍历购物车中的商品依次尝试获得商品的锁, 最长等待 10 秒, 获得全部锁之后再扣减库存; 如果有无法获得锁的情况则解锁之前获得的所有锁, 返回 false 下单失败。

```
■ 复制代码
 1 private boolean createOrder(List<Item> order) {
       //存放所有获得的锁
 2
       List<ReentrantLock> locks = new ArrayList<>();
 4
 5
       for (Item item : order) {
 6
           try {
 7
               //获得锁10秒超时
 8
               if (item.lock.tryLock(10, TimeUnit.SECONDS)) {
9
                   locks.add(item.lock);
10
               } else {
11
                   locks.forEach(ReentrantLock::unlock);
12
                   return false;
13
           } catch (InterruptedException e) {
15
           }
16
17
       //锁全部拿到之后执行扣减库存业务逻辑
18
       try {
           order.forEach(item -> item.remaining--);
19
20
       } finally {
21
           locks.forEach(ReentrantLock::unlock);
22
23
       return true;
24 }
```

我们写一段代码测试这个下单操作。模拟在多线程情况下进行 100 次创建购物车和下单操作,最后通过日志输出成功的下单次数、总剩余的商品个数、100 次下单耗时,以及下单完成后的商品库存明细:

```
■ 复制代码
1 @GetMapping("wrong")
2 public long wrong() {
       long begin = System.currentTimeMillis();
4
       //并发进行100次下单操作,统计成功次数
5
       long success = IntStream.rangeClosed(1, 100).parallel()
6
               .mapToObj(i -> {
7
                  List<Item> cart = createCart();
                   return createOrder(cart);
8
9
               })
10
               .filter(result -> result)
```

运行程序,输出如下日志:

[2019-12-01 14:17:53.674] [http-nio-45678-exec-1] [INFO] [.g.t.c.lock.demo3.DeadLockController:73] - success:65 totalRemaining:9805 took:50031ms items:{item0=DeadLockController.Item(name=item2, remaining=985), item1=DeadLockController.Item(name=item1, remaining=984), item3=DeadLockController.Item(name=item4, remaining=985), item3=DeadLockController.Item(name=item4, remaining=986), item3=DeadLockController.Item(name=item4, remaining=986), item3=DeadLockController.Item(name=item4, remaining=986), item3=DeadLockController.Item(name=item5, remaining=9873)}

可以看到,100次下单操作成功了65次,10种商品总计10000件,库存总计为9805,消耗了195件符合预期(65次下单成功,每次下单包含三件商品),总耗时50秒。

为什么会这样呢?

使用 JDK 自带的 VisualVM 工具来跟踪一下,重新执行方法后不久就可以看到,线程 Tab 中提示了死锁问题,根据提示点击右侧线程 Dump 按钮进行线程抓取操作:



查看抓取出的线程栈,在页面中部可以看到如下日志:

显然,是出现了死锁,线程 4 在等待的一个锁被线程 3 持有,线程 3 在等待的另一把锁被线程 4 持有。

我们仔细回忆一下购物车添加商品的逻辑,随机添加了三种商品,假设一个购物车中的商品是 item1 和 item2,另一个购物车中的商品是 item2 和 item1,一个线程先获取到了 item1 的锁,同时另一个线程获取到了 item2 的锁,然后两个线程接下来要分别获取 item2 和 item1 的锁,这个时候锁已经被对方获取了,只能相互等待一直到 10 秒超时。

其实,避免死锁的方案很简单,**为购物车中的商品排一下序,让所有的线程一定是先获取 item1 的锁然后获取 item2 的锁,就不会有问题了**。所以,我只需要修改一行代码,对 createCart 获得的购物车按照商品名进行排序即可:

```
■ 复制代码
 1 @GetMapping("right")
 2 public long right() {
3
       . . .
 4
       long success = IntStream.rangeClosed(1, 100).parallel()
 6
                .mapToObj(i -> {
 7
                    List<Item> cart = createCart().stream()
8
                            .sorted(Comparator.comparing(Item::getName))
9
                            .collect(Collectors.toList());
                    return createOrder(cart);
10
11
               })
                .filter(result -> result)
12
13
                .count();
15
       return success;
16 }
```

测试一下 right 方法,不管执行多少次都是 100 次成功下单,而且性能相当高,达到了 3000 以上的 TPS:

→ ~ wrk -c 2 -d 10s http://localhost:45678/deadlock/right Running 10s test @ http://localhost:45678/deadlock/right

2 threads and 2 connections

Thread Stats Avg Stdev Max +/- Stdev Latency 574.02us 440.09us 10.50ms 98.40% Req/Sec 1.81k 231.17 2.45k 73.27%

36501 requests in 10.10s, 4.43MB read

Requests/sec: 3612.60 Transfer/sec: 448.73KB

这个案例中,虽然产生了死锁问题,但因为尝试获取锁的操作并不是无限阻塞的,所以没有造成永久死锁,之后的改进就是避免循环等待,通过对购物车的商品进行排序来实现有顺序的加锁,避免循环等待。

重点回顾

我们一起总结回顾下, 使用锁来解决多线程情况下线程安全问题的坑吧。

第一,使用 synchronized 加锁虽然简单,但我们首先要弄清楚共享资源是类还是实例级别的、会被哪些线程操作,synchronized 关联的锁对象或方法又是什么范围的。

第二,加锁尽可能要考虑粒度和场景,锁保护的代码意味着无法进行多线程操作。对于Web 类型的天然多线程项目,对方法进行大范围加锁会显著降级并发能力,要考虑尽可能地只为必要的代码块加锁,降低锁的粒度;而对于要求超高性能的业务,还要细化考虑锁的读写场景,以及悲观优先还是乐观优先,尽可能针对明确场景精细化加锁方案,可以在适当的场景下考虑使用 ReentrantReadWriteLock、StampedLock 等高级的锁工具类。

第三,业务逻辑中有多把锁时要考虑死锁问题,通常的规避方案是,避免无限等待和循环等 待。

此外,**如果业务逻辑中锁的实现比较复杂的话,要仔细看看加锁和释放是否配对**,是否有遗漏释放或重复释放的可能性;并且要考虑锁自动超时释放了,而业务逻辑却还在进行的情况下,如果别的线线程或进程拿到了相同的锁,可能会导致重复执行。

为演示方便,今天的案例是在 Controller 的逻辑中开新的线程或使用线程池进行并发模拟,我们当然可以意识到哪些对象是并发操作的。但对于 Web 应用程序的天然多线程场

景,你可能更容易忽略这点,并且也可能因为误用锁降低应用整体的吞吐。**如果你的业务代码涉及复杂的锁操作,强烈建议 Mock 相关外部接口或数据库操作后对应用代码进行压测,通过压测排除锁误用带来的性能问题和死锁问题**。

今天用到的代码,我都放在了 GitHub 上,你可以点击 ≥ 这个链接查看。

思考与讨论

- 1. 本文开头的例子里,变量 a、b 都使用了 volatile 关键字,你知道原因吗?我之前遇到过这样一个坑:我们开启了一个线程无限循环来跑一些任务,有一个 bool 类型的变量来控制循环的退出,默认为 true 代表执行,一段时间后主线程将这个变量设置为了false。如果这个变量不是 volatile 修饰的,子线程可以退出吗?你能否解释其中的原因呢?
- 2. 文末我们又提了两个坑,一是加锁和释放没有配对的问题,二是锁自动释放导致的重复逻辑执行的问题。你有什么方法来发现和解决这两种问题吗?

在使用锁的过程中,你还遇到过其他坑吗?我是朱晔,欢迎在评论区与我留言分享你的想法,也欢迎你把这篇文章分享给你的朋友或同事,一起交流。



进入朱晔老师「读者群」带你 攻克 Java 业务开发常见错误



添加Java班长,报名入群



新版升级:点击「探请朋友读」,20位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

精选留言(7)





编程界的小学生

2020-03-09

1.不能退出。必须加volatile,因为volatile保证了可见性。改完后会强制让工作内存失效。 去主存拿。如果不加volatile的话那么在while true里面添加输出语句也是OK的。因为prin tln源码加锁了,sync会让当前线程的工作内存失效。 解释的对吗?献丑了。

展开٧

作者回复: 嗯必须加volatile或者使用AtomicBoolean/AtomicReference等也行,后者相比volatile除了确保可见性还提供了CAS方法保证原子性,不建议使用其它投机的方式





黄海峰

2020-03-10

超时自动释放锁后怎么避免重复逻辑好难,面试曾被卡,求解。。。

作者回复: 有两个方面: 1. 避免超时,单独开一个线程给锁延长有效期。比如设置锁有效期30s,有个线程每隔10s重新设置下锁的有效期。 2. 避免重复,业务上增加一个标记是否被处理的字段。或者开一张新表,保存已经处理过的流水号。





Seven.Lin澤耿

2020-03-10

- 1.加群解锁没有配对可以用一些代码质量工具协助排插,如Sonar,集成到ide和代码仓库,在编码阶段发现,加上超时自动释放,避免长期占有锁
- 2.锁超时自动释放导致重复执行的话,可以用锁续期,如redisson的watchdog;或者保证业务的幂等性,重复执行也没问题。

展开~

作者回复: 这个回答太赞了!





黑暗浪子

2020-03-10

关于1,如果不是voliate,工作内存里这个bool变量既有可能是false也有可能是true。加了voliate,就看主内存了,此时如果是false,那么所有线程都可以读取,也就是提供了内存可见性。此时为false,则会退出,否则就会有某些线程永远当它为true去执行,造成死循环。关于2,如何保证锁不会自动释放是关键。所以这时候我们要查找锁为什呢会自动释放的原因。其实说到底,就是写Java的人要知道voliate这个关键字和mesi机制有什么关系展开~





我扫你还是你扫我

2020-03-09

volatile可以保证内存可见性,不保证原子性,禁止指令重排。





aoe

2020-03-09

老师,是用Data.class加锁,结果也是正确的。

请教一下: private static Object locker = new Object(); 与Data.class在加锁时,有什么优势吗?

因为我觉得: Data.class相对于新创建的locker对象更节省内存。

展开~

作者回复: 结果是一样的。但是如果不同方法需要不同的锁, 那么就只能用多个锁字段了。





西街恶人

2020-03-09

看老师使用了Lombok

展开~

