65 CAS 和乐观锁的关系,什么时候会用到 CAS?

在本课时中,我将讲解 CAS 的应用场景,什么时候会用到 CAS?

并发容器

Doug Lea 大神在 **JUC** 包中大量使用了 CAS 技术,该技术既能保证安全性,又不需要使用 互斥锁,能大大提升工具类的性能。下面我将通过两个例子来展示 CAS 在并发容器中的使 用情况。

案例一: ConcurrentHashMap

先来看看并发容器 ConcurrentHashMap 的例子,我们截取部分 putVal 方法的代码,如下所示:

1 of 5

```
//以下部分省略
····
}
```

在第 10 行,有一个醒目的方法,它就是 "casTabAt",这个方法名就带有 "CAS",可以猜测它一定是和 CAS 密不可分了,下面给出 casTabAt 方法的代码实现:

该方法里面只有一行代码,即调用变量 U 的 compareAndSwapObject 的方法,那么,这个变量 U 是什么类型的呢? U 的定义是:

```
private static final sun.misc.Unsafe U
```

可以看出,U 是 **Unsafe** 类型的,Unsafe 类包含 compareAndSwapInt、compareAndSwapLong、compareAndSwapObject 等和 CAS 密切相关的 native 层的方法,其底层正是利用 CPU 对 CAS 指令的支持实现的。

上面介绍的 casTabAt 方法,不仅被用在了 ConcurrentHashMap 的 putVal 方法中,还被用在了 merge、compute、computeIfAbsent、transfer 等重要的方法中,所以 ConcurrentHashMap 对于 CAS 的应用是比较广泛的。

案例二: ConcurrentLinkedQueue

接下来,我们来看并发容器的第二个案例。非阻塞并发队列 ConcurrentLinkedQueue 的 offer 方法里也有 CAS 的身影,offer 方法的代码如下所示:

```
public boolean offer(E e) {
    checkNotNull(e);
    final Node<E> newNode = new Node<E>(e);
    for (Node<E> t = tail, p = t;;) {
        Node<E> q = p.next;
    }
}
```

2 of 5

```
if (q == null) {
    if (p.casNext(null, newNode)) {
        if (p != t)
            casTail(t, newNode);
        return true;
     }
}
else if (p == q)
     p = (t != (t = tail)) ? t : head;
else
     p = (p != t && t != (t = tail)) ? t : q;
}
```

可以看出,在 offer 方法中,有一个 for 循环,这是一个死循环,在第 8 行有一个与 CAS 相关的方法,是 casNext 方法,用于更新节点。那么如果执行 p 的 casNext 方法失败的话,casNext 会返回 false,那么显然代码会继续在 for 循环中进行下一次的尝试。所以在这里也可以很明显的看出 ConcurrentLinkedQueue 的 offer 方法使用到了 CAS。

以上就是 CAS 在并发容器中应用的两个例子,我们再来看一看 CAS 在数据库中有哪些应用。

数据库

在我们的数据库中,也存在对乐观锁和 CAS 思想的应用。在更新数据时,我们可以利用 version 字段在数据库中实现乐观锁和 CAS 操作,而在获取和修改数据时都不需要加悲观锁。

具体思路如下: 当我们获取完数据,并计算完毕,准备更新数据时,会检查现在的版本号与之前获取数据时的版本号是否一致,如果一致就说明在计算期间数据没有被更新过,可以直接更新本次数据;如果版本号不一致,则说明计算期间已经有其他线程修改过这个数据了,那就可以选择重新获取数据,重新计算,然后再次尝试更新数据。

假设取出数据的时候 version 版本为 1,相应的 SQL 语句示例如下所示:

3 of 5

UPDATE student SET name = '小王', version = 2 W

这样一来就可以用 CAS 的思想去实现本次的更新操作,它会先去比较 version 是不是最开始获取到的 1,如果和初始值相同才去进行 name 字段的修改,同时也要把 version 的值加一。

原子类

在原子类中,例如 AtomicInteger,也使用了 CAS,原子类的内容我们在第 39 课时中已经具体分析过了,现在我们复习一下和 CAS 相关的重点内容,也就是 AtomicInteger 的 getAndAdd 方法,该方法代码如下所示:

```
public final int getAndAdd(int delta) {
    return unsafe.getAndAddInt(this, valueOffset, delta);
}
```

从上面的三行代码中可以看到,return 的内容是 Unsafe 的 getAndAddInt 方法的执行结果,接下来我们来看一下 getAndAddInt 方法的具体实现,代码如下所示:

```
public final int getAndAddInt(Object var1, long var2, int var4) {
   int var5;

do {
     var5 = this.getIntVolatile(var1, var2);
   } while(!this.compareAndSwapInt(var1, var2, var5, var5 + var4));
   return var5;
}
```

在这里,我们看到上述方法中有对 var5 的赋值,调用了 unsafe 的 getIntVolatile(var1, var2) 方法,这是一个 native 方法,作用是获取变量 var1 中偏移量 var2 处的值。这里传入 var1 的是 AtomicInteger 对象的引用,而 var2 就是 AtomicInteger 里面所存储的数值(也 就是 value)的偏移量 valueOffset,所以此时得到的 var5 实际上代表当前时刻下的原子类中存储的数值。

接下来重点来了,我们看到有一个 compareAndSwapInt 方法,这里会传入多个参数,分别是 var1、var2、 var5、var5 + var4,其实它们代表 object、offset、expectedValue 和

4 of 5 12/21/2022, 6:16 PM

newValue.

- 第一个参数 object 就是将要修改的对象,传入的是 this,也就是 atomicInteger 这个对象本身;
- 第二个参数是 offset, 也就是偏移量, 借助它就可以获取到 value 的数值;
- 第三个参数 expected Value, 代表"期望值", 传入的是刚才获取到的 var5;
- 而最后一个参数 newValue 是希望修改为的新值 ,等于之前取到的数值 var5 再加上 var4,而 var4 就是我们之前所传入的 delta,delta 就是我们希望原子类所改变的数值,比如可以传入 +1,也可以传入 -1。

所以 compareAndSwapInt 方法的作用就是,判断如果现在原子类里 value 的值和之前获取到的 var5 相等的话,那么就把计算出来的 var5 + var4 给更新上去,所以说这行代码就实现了 CAS 的过程。

一旦 CAS 操作成功,就会退出这个 while 循环,但是也有可能操作失败。如果操作失败就意味着在获取到 var5 之后,并且在 CAS 操作之前,value 的数值已经发生变化了,证明有其他线程修改过这个变量。

这样一来,就会再次执行循环体里面的代码,重新获取 var5 的值,也就是获取最新的原子变量的数值,并且再次利用 CAS 去尝试更新,直到更新成功为止,所以这是一个死循环。

我们总结一下,Unsafe 的 getAndAddInt 方法是通过**循环 + CAS** 的方式来实现的,在此过程中,它会通过 compareAndSwapInt 方法来尝试更新 value 的值,如果更新失败就重新获取,然后再次尝试更新,直到更新成功。

总结

在本课时中,我们讲解了 CAS 的应用场景。在**并发容器、数据库**以及**原子类**中都有很多和 CAS 相关的代码,所以 CAS 有着广泛的应用场景,你需要清楚的了解什么情况下会用到 CAS。

5 of 5 12/21/2022, 6:16 PM