

飘扬的红领巾

[HOME](#)[CONTACT](#)[GALLERY](#)

深入理解JVM（二）——内存模型、可见性、指令重排序

2017-08-14 09:16 by 飘扬的红领巾, 7584 阅读, 1 评论, 收藏, 编辑

[上一篇](#)我们介绍了JVM的基本运行流程以及内存结构，对JVM有了初步的认识，这篇文章我们将根据JVM的内存模型探索java当中变量的可见性以及不同的java指令在并发时可能发生的指令重排序的情况。

内存模型

首先我们思考一下一个java线程要向另外一个线程进行通信，应该怎么做，我们再把需求明确一点，一个java线程对一个变量的更新怎么通知到另外一个线程呢？我们知道java当中的实例对象、数组元素都放在java堆中，java堆是线程共享的。（我们这里把java堆称为主内存），而每一个线程都是自己私有的内存空间（称为工作内存），如果线程1要向线程2通信，一定会经过类似的流程：

About



李平，目前在一家O2O互联网公司从事设计、开发工作。业余时间喜欢跑步、看书、游戏。

喜欢简单而高效的工作环境，熟悉JavaEE、SOA、数据库架构、优化、系统运维，有大型门户网站，金融系统建设经验。RHCE、MySQL OCP。MyCAT开源项目成员。

我的开源项目：

[mycat-eye](#)[nosql-eye](#)

昵称：[飘扬的红领巾](#)

园龄：[6年9个月](#)

荣誉：[推荐博客](#)

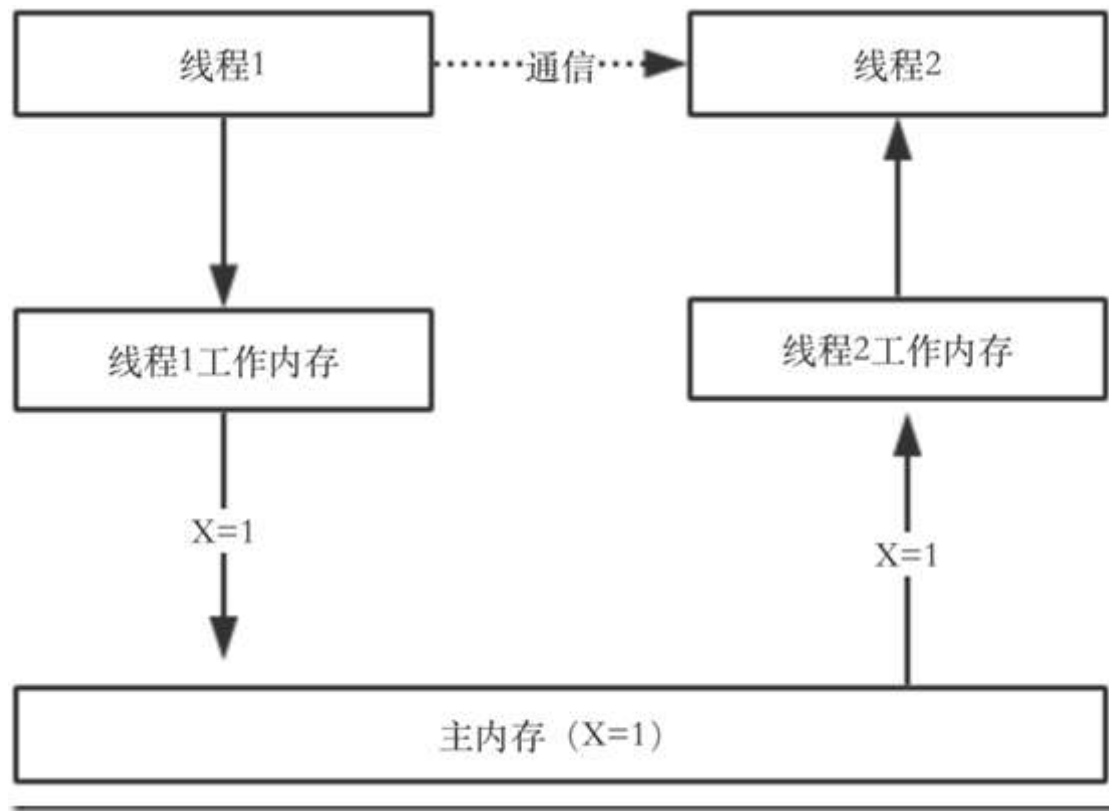
粉丝：[910](#)

关注：[0](#)

[+加关注](#)

SEARCH

最新评论



- 1、线程1将自己工作内存中的X更新为1并刷新到主内存中；
- 2、线程2从主内存读取变量X=1，更新到自己的工作内存中，从而线程2读取的X就是线程1更新后的值。

从上面的流程看出线程之间的通信都需要经过主内存，而主内存与工作内存的交互，则需要Java内存模型（JMM）来管理器。下图演示了JMM如何管理主内存和工作内存：

[Re:InnoDB一棵B+树可以存放多少行数据?](#)

好文 -- icycheng

[Re:深入理解JVM（八）——java堆分析](#)

@zhoumy 应该还有其他对象占用空间吧，比如这个类的一些元数据 -- xiaoli2333

[Re:大型网站的灵魂——性能](#)

mark -- xiaoli2333

[Re:深入理解JVM（七）——性能监控工具](#)

mark -- xiaoli2333

[Re:MySQL在并发场景下的问题及解决思路](#)

大神在吗，怎么联系你啊 -- duchaochen

日历

< 2018年8月 >						
日	一	二	三	四	五	六
29	30	31	1	2	3	4
5	6	7	8	9	10	11
12	13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24	25
26	27	28	29	30	31	1
2	3	4	5	6	7	8

我的标签

[Maven\(3\)](#)

[Jenkins\(2\)](#)

[Nexus\(2\)](#)

[Sonar\(2\)](#)

[Svn\(2\)](#)

[Tomcat\(2\)](#)

随笔档案

[2018年1月\(2\)](#)

[2017年10月\(1\)](#)

[2017年9月\(4\)](#)

[2017年8月\(7\)](#)

[2015年6月\(1\)](#)

[2015年1月\(2\)](#)

[2014年10月\(2\)](#)

[2014年9月\(2\)](#)

[2014年5月\(1\)](#)

[2014年3月\(2\)](#)

[2014年1月\(1\)](#)

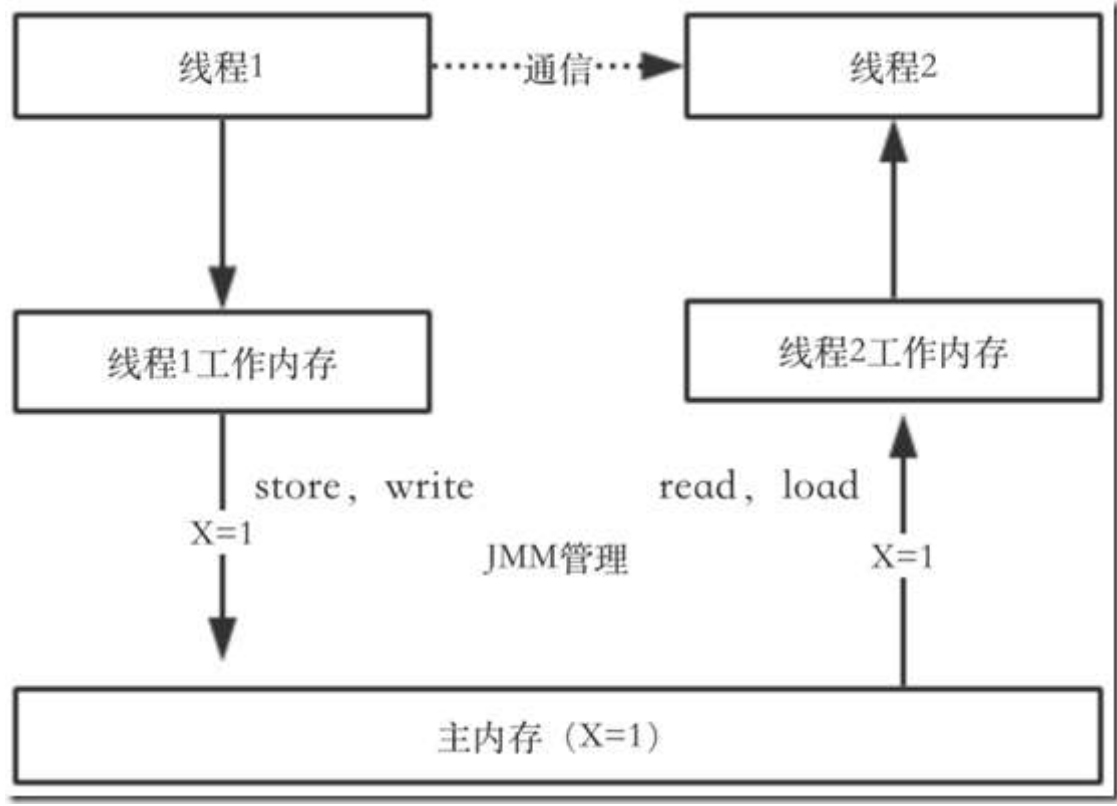
[2013年9月\(1\)](#)

[2013年8月\(2\)](#)

[2013年5月\(1\)](#)

[2013年4月\(1\)](#)

[2013年3月\(1\)](#)



当线程1需要将一个更新后的变量值刷新到主内存中时，需要经过两个步骤：

- 1、 工作内存执行store操作；
- 2、 主内存执行write操作；

完成这两步即可将工作内存中的变量值刷新到主内存，即线程1工作内存和主内存的变量值保持一致；

当线程2需要从主内存中读取变量的最新值时，同样需要经过两个步骤：

- 1、主内存执行read操作，将变量值从主内存中读取出来；
- 2、工作内存执行load操作，将读取出来的变量值更新到本地内存的副本；

完成这两步，线程2的变量和主内存的变量值就保持一致了。

[并发\(1\)](#)

[并发 乐观锁 悲观锁\(1\)](#)

[大型网站\(1\)](#)

[代码质量 Checkstyle PMD](#)
[JDepend Eclemma Metric\(1\)](#)

[更多](#)

随笔分类

[Apache Mina\(1\)](#)

[Eclipse\(1\)](#)

[Hibernate\(2\)](#)

[Java\(19\)](#)

[JVM\(8\)](#)

[MongoDB\(2\)](#)

[MySQL\(4\)](#)

[RCP/SWT/Jface\(1\)](#)

[SOA\(1\)](#)

[Spring\(3\)](#)

[持续集成\(4\)](#)

[大型网站\(3\)](#)

[多线程\(1\)](#)

[开源项目\(2\)](#)

[敏捷\(1\)](#)

[其他\(7\)](#)

[设计模式\(1\)](#)

[数据结构/算法\(1\)](#)

[系统架构\(3\)](#)

[支付\(1\)](#)

[2012年12月\(1\)](#)

[2012年11月\(1\)](#)

[2012年9月\(1\)](#)

[2012年6月\(2\)](#)

[2012年5月\(4\)](#)

[2012年3月\(1\)](#)

可见性

Java中有一个关键字volatile，它有什么用呢？这个答案其实就在上述java线程间通信机制中，我们想象一下，由于工作内存这个中间层的出现，线程1和线程2必然存在延迟的问题，例如线程1在工作内存中更新了变量，但还没刷新到主内存，而此时线程2获取到的变量值就是未更新的变量值，又或者线程1成功将变量更新到主内存，但线程2依然使用自己工作内存中的变量值，同样会出问题。不管出现哪种情况都可能导致线程间的通信不能达到预期的目的。例如以下例子：

```
//线程1 boolean stop = false; while(!stop){ doSomething(); } //线程2  
  
stop  
= true;
```

这个经典的例子表示线程2通过修改stop的值，控制线程1中断，但在真实环境中可能会出现意想不到的结果，线程2在执行之后，线程1并没有立刻中断甚至一直不会中断。出现这种现象的原因就是线程2对线程1的变量更新无法第一时间获取到。

但这一切等到Volatile出现后，再也不是问题，Volatile保证两件事：

- 1、 线程1工作内存中的变量更新会强制立即写入到主内存；
- 2、 线程2工作内存中的变量会强制立即失效，这使得线程2必须去主内存中获取最新的变量值。

所以这就理解了Volatile保证了变量的可见性，因为线程1对变量的修改能第一时间让线程2可见。

指令重排序

关于指令排序我们先看一段代码：

重构(1)

推荐排行榜

1. 大型网站系统架构的演化(211)
2. 大型网站的灵魂——性能(63)
3. 电商系统中的商品模型的分析与设计——续(51)
4. 电商系统中的商品模型的分析与设计(47)
5. 做了两款数据库监控工具，打算在近期开源(39)

阅读排行榜

1. 大型网站系统架构的演化(51186)
2. 深入理解JVM（一）——基本原理(34265)
3. 电商系统中的商品模型的分析与设计(16784)
4. 大型网站的灵魂——性能(15766)
5. 使用Maven+Nexus+Jenkins+Svn+Tomcat+Sonar搭建持续集成环境（一）(15198)

```
int a = 0;boolean flag = false;
```

```
//线程1
```

```
public void writer() {
```

```
    a = 1;
```

```
    flag = true;
```

```
}
```

```
//线程2
```

```
public void reader() {
```

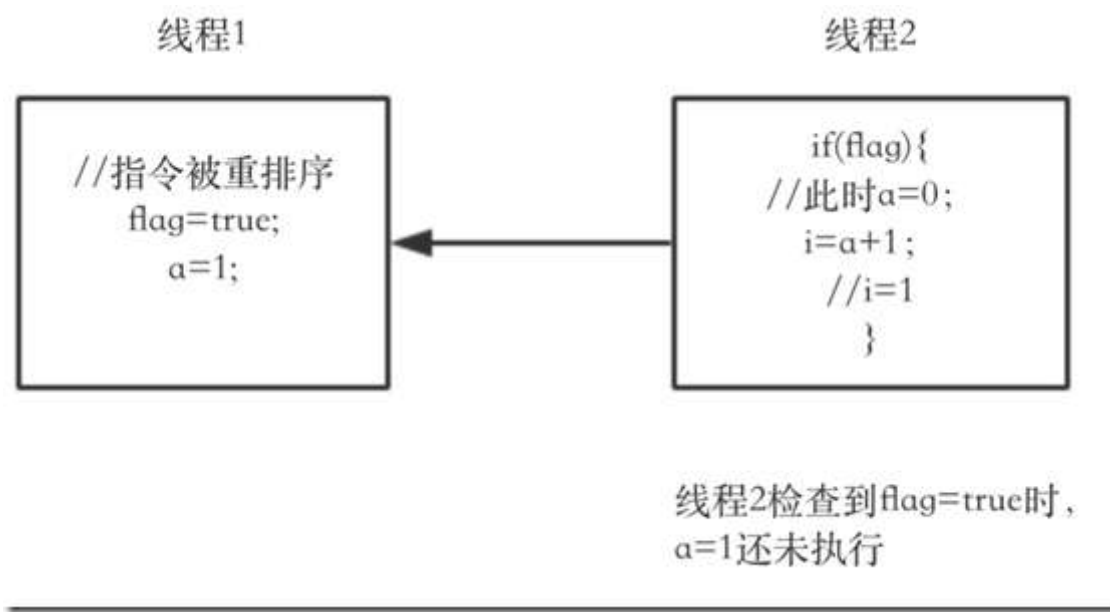
```
    if (flag) {
```

```
        int i= a+1;
```

```
        ..... }
```

```
}
```

线程1依次执行a=1, flag=true; 线程2判断到flag==true后, 设置i=a+1, 根据代码语义, 我们可能会推断此时i的值等于2, 因为线程2在判断flag==true时, 线程1已经执行了a=1; 所以i的值等于a+1=1+1=2; 但真实情况却不一定如此, 引起这个问题的原因是线程1内部的两条语句a=1; flag=true; 可能被重新排序执行, 如图:



这就是指令重排序的简单演示，两个赋值语句尽管他们的代码顺序是一前一后，但真正执行时却不一定按照代码顺序执行。你可能会说，有这个指令重排序那不是乱套了吗？我写的程序都不按我的代码流程走，这怎么玩？这个你可以放心，你的程序不会乱套，因为java和CPU、内存之间都有一套严格的指令重排序规则，哪些可以重排，哪些不能重排都有规矩的。下列流程演示了一个java程序从编译到执行会经历哪些重排序：



在这个流程中第一步属于编译器重排，编译器重排序会按JMM的规范严格进行，换言之编译器重排序一般不会对程序的正确逻辑造成影响。第二、三步属于处理器重排序，处理器重排序JMM就不好管了，怎么办呢？它会要求java编译器在生成指令时加入内存屏障，内存屏障是什么？你可以理解为一个不透风的保护罩，把不能重排序的java指令保护起来，那么处理器在遇到内存屏障保护的指令时就不会对它进行重排序了。关于在哪些地方该加入内存屏障，内存屏障有哪些种类，各有什么作用，这些知识点这里就不再阐述了。可以参考JVM规范相关资料。

下面介绍一下在同一个线程中，不会被重排序的逻辑：

名称	代码示例	说明
写后读	<code>a = 1;</code> <code>b = a;</code>	写一个变量之后，再读这个位置。
写后写	<code>a = 1;</code> <code>a = 2;</code>	写一个变量之后，再写这个变量。
读后写	<code>a = b;</code> <code>b = 1;</code>	读一个变量之后，再写这个变量。

这三种情况中，任意改变一个代码的顺序，结果都会大不相同，对于这样的逻辑代码，是不会被重排序的。注意这是指单线程中不会被重排序，如果在多线程环境下，还是会产生逻辑问题，例如我们一开始举的例子。

结语

本文简单介绍了java在实现线程间通信时的简单原理，并介绍了volatile关键字的作用，最后介绍了java当中可能会出现指令重排序的情况。下一篇将介绍JVM中的参数设置对java程序的影响。

参考资料：

《实战Java虚拟机》 葛一鸣

《深入理解Java虚拟机（第2版）》 周志明

《深入理解Java内存模型》 程晓明



本文基于署名 2.5 中国大陆许可协议发布，欢迎转载，演绎或用于商业目的，但是必须保留本文的署名李平（包含链接），具体操作方式可参考此处。如您有任何疑问或者授权方面的协商，请给我留言。

好文要顶

关注我

收藏该文



飘扬的红领巾

关注 - 0

粉丝 - 910

2

0

荣誉：推荐博客

+加关注

« 上一篇：深入理解JVM（一）——基本原理

» 下一篇：深入理解JVM（三）——配置参数

分类：Java, JVM

#1楼 Mainthing

2018-03-23 15:15

写得挺好的

[ADD YOUR COMMENT](#)

支持(0) 反对(0)

[刷新评论](#) [刷新页面](#) [返回顶部](#)注册用户登录后才能发表评论，请 [登录](#) 或 [注册](#)，[访问网站首页](#)。



最新IT新闻：

- IBM发明咖啡无人机：能配送还能预测何时想喝咖啡
 - 陈天桥：人脑研究或迎来重大突破 脑对脑沟通不是梦
 - G Suite用户即将获得Gmail的侧边工具栏
 - 从首富到逃犯的彭小峰 在江西起高楼，在苏州楼塌了
 - 这家估值32亿美元的无人驾驶汽车公司把它的CEO赶跑了
- » 更多新闻...



最新知识库文章：

- 一个故事看懂“区块链”
 - 被踢出去的用户
 - 成为一个有目标的学习者
 - 历史转折中的“杭派工程师”
 - 如何提高代码质量？
- » 更多知识库文章...