

# Java多线程基础（二）——Java内存模型

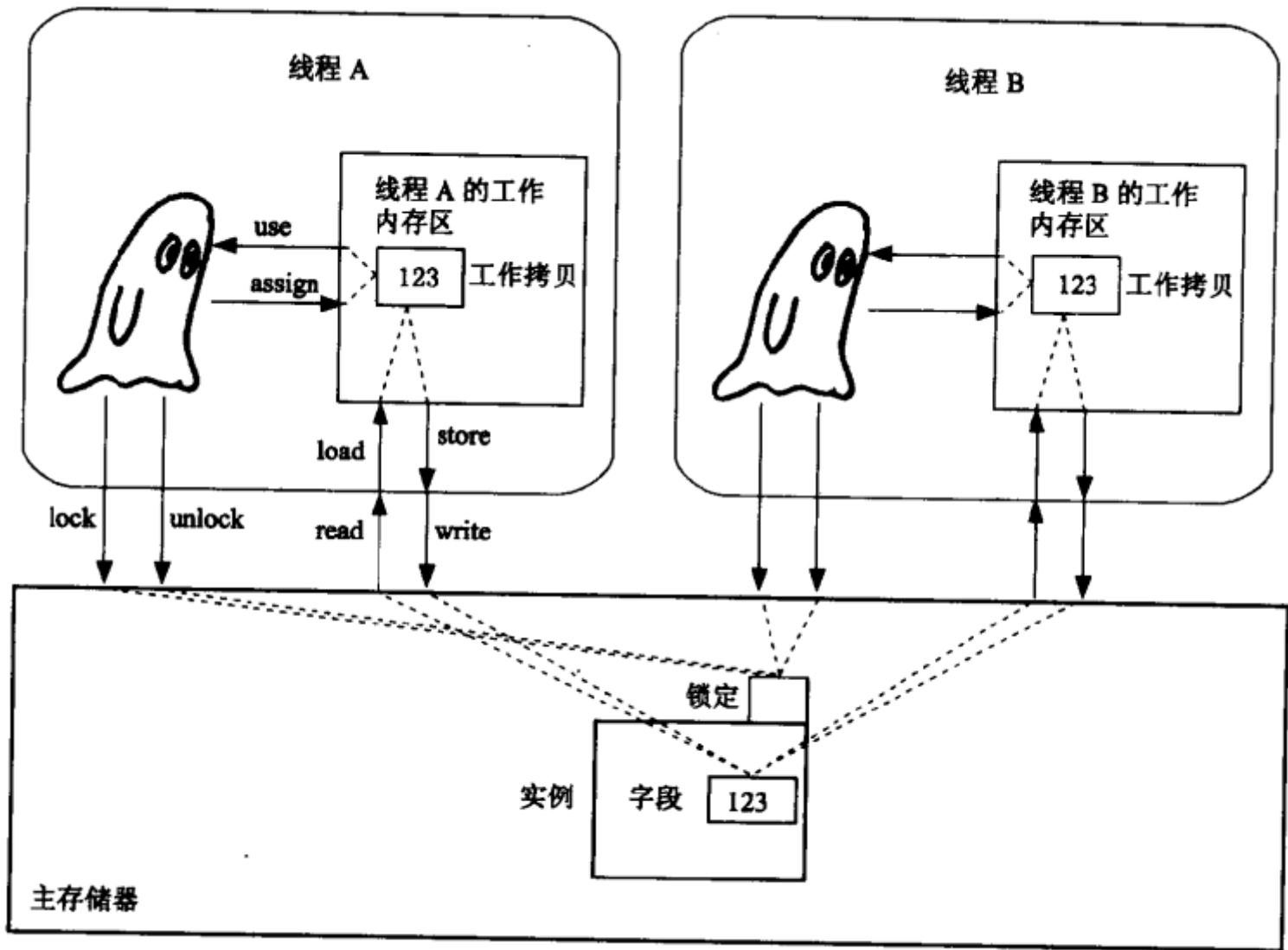

**Ressmix** 发布于 2018-07-06

## 一、主存储器与工作存储器

Java内存模型（memory model）分为主存储器（main memory）和工作存储器（working memory）两种。

**主存储器（main memory）：**主内存  
类的实例所存在的区域，main memory为所有的线程所共享。

**工作存储器（working memory）：**工作内存  
每个线程各自独立所拥有的作业区，在working memory中，存有main memory中的部分拷贝，称之为工作拷贝（working copy）。



Java 内存模型的概念图

## 二、字段的使用

### 2.1 字段的引用

线程无法直接对主存储器进行操作，当线程需要引用实例的字段的值时，会一次将字段值从主存储器拷贝到工作存储器上（相当于上图中的read->load）。

当线程再次需要引用相同的字段时，可能直接使用刚才的工作拷贝（use），也可能重新从主存储器获取（read->load->use）。具体会出现哪种情况，由JVM决定。

### 2.2 字段的赋值

由于线程无法直接对主存储器进行操作，所以也就无法直接将值指定给字段。

当线程欲将值指定给字段时，会一次将值指定给位于工作存储器上的工作拷贝（assign），指定完成后，工作拷贝的内容便会复制到主存储器（store->write），至于何时进行复制，由JVM决定。

因此，当线程反复对一个实例的字段进行赋值时，可能只会对工作拷贝进行指定（assign），此时只有指定的最后结果会在某个时刻拷贝到主存储器（store-write）；也可能在每次指定时，都进行拷贝到主存储器的操作（assign->store->write）。

## 三、线程的原子操作

Java语言规范定义了线程的六种原子操作：

- read  
负责从主存储器（main memory）拷贝到工作存储器（working memory）
- write  
与上述相反，负责从工作存储器（working memory）拷贝到主存储器（main memory）
- use  
表示线程引用工作存储器（working memory）的值
- assign  
表示线程将值指定给工作存储器（working memory）
- lock  
表示线程取得锁定
- unlock  
表示线程解除锁定

## 四、synchronized的本质

### 4.1 线程欲进入synchronized

线程欲进入synchronized时，会执行以下两类操作：

- 强制写入主存储器（main memory）强制写入

当线程欲进入synchronized时，如果该线程的工作存储器（working memory）上有未映像到主存储器的拷贝，则这些内容会强制写入主存储器（store->write），则这些计算结果就会对其它线程可见（visible）。

- 工作存储器（working memory）的释放 强制读取

当线程欲进入synchronized时，工作存储器上的工作拷贝会被全部丢弃。之后，欲引用主存储器上的值的线程，必定会从主存储器将值拷贝到工作拷贝（read->load）。

### 4.2 线程欲退出synchronized

线程欲退出synchronized时，会执行以下操作：

- 强制写入主存储器（main memory）强制写入，但是没有强制读取

当线程欲退出synchronized时，如果该线程的工作存储器（working memory）上有未映像到主存储器的拷贝，则这些内容会强制写入主存储器（store->write），则这些计算结果就会对其它线程可见（visible）。

注意：线程欲退出synchronized时，不会执行工作存储器（working memory）的释放操作。

## 五、volatile的本质

volatile具有以下两种功能：  
可见性：读取时，会强制从主内存读取（可以理解为读取的一定是主内存的值），写入时也会相应更新到主内存  
不可重排序：

- 进行内存同步

volatile只能做内存同步，不能取代synchronized关键字做线程同步。

当线程欲引用volatile字段的值时，通常都会发生从主存储器到工作存储器的拷贝操作；相反的，将值指定给写着volatile的字段后，工作存储器的内容通常会立即映像到主存储器

- 以原子（atomic）方式进行long、double的指定 Atomic原子类

## 六、Double Checked Locking Pattern的危险性

# 6.1 可能存在缺陷的单例模式

设计模式中有一种单例模式（Singleton Pattern），通常采用锁来保证线程的安全性。

Main类：

```
//两个Main线程同时调用单例方法getInstance
public class Main extends Thread {
    public static void main(String[] args) {
        new Main().start();
        new Main().start();
    }
    public void run() {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + ":" + MySystem.getInstance().getDate());
    }
}
```

单例类：

```
//采用延迟加载+双重锁的形式保证线程安全以及性能
public class MySystem {
    private static MySystem instance = null;
    private Date date = new Date();

    private MySystem() {
    }
    public Date getDate() {
        return date;
    }
    public static MySystem getInstance() {
        if (instance == null) {
            synchronized (MySystem.class) {
                if (instance == null) {
                    instance = new MySystem();
                }
            }
        }
        return instance;
    }
}
```

直接饿汉式，= new MySystem()

//可能在这里MySystem创建好了，但是date还没赋值，这个时候另一个线程进来获取的MySystem并不完整

原因：new操作不是原子性

分析：

上述Main类的MySystem.getInstance().getDate()调用可能返回null或其它值。

假设有两个线程A和B，按照以下顺序执行：

线程 A	线程 B
(A-1) 在 (a) 判断 instance == null	
(A-2) 在 (b) 进入 synchronized block	
(A-3) 在 (c) 判断 instance == null	
(A-4) 在 (d) 制作 MySystem 的实例，指定给 instance 字段	
<<<<<线程在此更新>>>>>	
	(B-1) 在 (a) 判断 instance == null
	(B-2) 在 (f) 将 instance 的值设为 getInstance 的返回值
	(B-3) 调用 getInstance 返回值之 getDate 方法

当线程A执行完A-4且未退出synchronized时，线程B开始执行，此时B获得了A创建好的instance实例。  
但是注意，此时instance实例可能并未完全初始化完成。

这是因为线程A制作MySystem实例时，会给date字段指定值new Date()，此时可能只完成了assign操作（线程A对工作存取器上的工作拷贝进行指定），在线程A退出synchronized时，线程A的工作存储器上的值不保证一定会映像到主存储器上（store->write）。

所以，当线程B在线程A退出前就调用MySystem.getInstance().getDate()方法的话，由于主存储器上的date字段并未被赋值过，所以B得到的date字段就是未初始化过的。

注意：上面描述的这种情况是否真的会发生，取决于JVM，由Java语言规范决定。

解决方法：

采用懒加载模式，在MySystem类中直接为instance 字段赋值：

```
private static MySystem instance = new MySystem();
```

[多线程](#) [java](#)

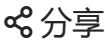
阅读 7k • 更新于 2018-08-02



赞 9



收藏 2



分享

本作品系原创，采用《署名-非商业性使用-禁止演绎 4.0 国际》许可协议



透彻理解Java并发编程

Java并发编程是整个Java开发体系中最难以理解但也是最重要的知识点，也是各类开源分布式框架中各...

关注专栏



Ressmix

1.2k 声望 1.3k 粉丝

关注作者

13 条评论

得票数

最新



撰写评论 ...



提交评论



wg1993: <https://www.infoq.cn/article/...>

👍 1 • 回复 • 2019-02-21



柚子kik: 我想问一句，synchronize关键字不是保证了指令重排序吗，为何还说存在危险

👍 • 回复 • 2019-07-06

孙宏民: @柚子kik 因为没有将判断实例是否为null的语句包含在同步块之中，导致一个线程执行到一半的时候另一个线程会认为已经有实例了，直接将“完成一半”的实例返回，这样就报错了

👍 1 • 回复 • 2019-07-23

null code: @柚子kik @鱼阿鱼 可以放在synchronized里, 不过这样的话, 每次调用getInstance()都要加锁解锁, 效率非常低

👍 1 • 回复 • 2020-03-03

张超: @柚子kik 如果B在第一次if判断时，A已创建实例并写入主存中但其Date字段并未写入主寸中，此时B并不会进入临界区，故B中date字段为null。

👍 • 回复 • 2019-08-25

共 6 条回复



之昂张了一昂亮: 单例模式最好的方式不是使用嵌套类吗

👍 • 回复 • 2019-09-05



MABIY: 在线程A退出synchronized时，线程A的工作存储器上的值不保证一定会映像到主存储器上（store->write）。不保证。

4. 多线程的退出