Load之间,Store和Write之间是 可以插入其他指令的。 AtomicBoolean, 2. 不允许Read和Load, Store和 AtomicInteger, Write操作单一存在,必须是成 AtomicLong, 对出现。 AtomicReference 标量类 3. 一个新的变量只能在于主内 中诞生 4.如果对一个变量执行lock操 AtomicIntegerArray 作,将会清空工作内存中此变 AtomicLongArray 量的值,在执行引擎使用这个 AtomicReferenceArray 数组类 变量前需要重新执行load或 assign操作初始化该变量的值 Java原子操作atomic 类型 5.对一个变量执行unlock操作之 AtomicLongFieldUpdater, 前,必须先把此变量同步到主 AtomicIntegerFieldUpdate, 内中 AtomicReferenceFieldUpdater 更新器类 复合变量类 Synchronized: AtomicMarkable Refercence Synchronized主要是用来保证执行顺序,通过synchronized来控制一段代码 AtomicStampedReference 是否运行并发到达对执行顺序的控制。同时,synchronized还会创建一个 内存屏障,内存屏障指令保证了所有的CPU操作结果都会直接刷新到主内 存中,从而保证了操作内存的可见性。 线程之间通过读写 Lock: 把一个变量标 共享变量的方式进 记为一个线程独占 行隐士的通信。线 Volatile: 程与进程(本地内 告诉线程该变量是易变的,不稳定的。在需要使用到由该关键词修饰的 存与公共内存), Write: 把store操作从 变量时,都需要从主内存中重新获取一次,也就是要同时执行read-load-有8中内存操作: 工作内存中的一个 use,执行后对volatile变量操作后,同时要执行assign-store-write。保证所 Lock/unlock 变量的值传送到住 修饰变量的可见性,一个线程中修改变量的值以后,在其他线程能够看 Read/load/use 内存的变量中 Assign/store/write Volatile保证了变量的可见性,但是不能保证变量的原子性。也就是说, 主内存中的原子操 内存对象原子操作 共享内存 线程通信(通过线 对volatile修饰的变量做出的改变,并不能立刻就写回到主内存中 作 Read: 把一个变量从 程的通信保持数据 主内存传输到线程 的一致性) 多线程 的工作内存中 线程内存管理: 1. 每一个线程都拥有一份工作内存,是私有的本地内存,并 Unlock: 把一个处于 将共享变量拷贝了一份副本存储在本地内存中。 独占状态的变量释 2.线程之间通过主内存进行数据交换,所有的变量都存储在主 放出来 3.线程对变量的所有操作(读取,复制)都必须工作内存中进 行,而不能直接读写主内存中的变量 Store: 把工作内存的 内存管理 变量的值传递会给 主内从中 Assign: 把工作内存 的一个变量传递给 数据安全,保持一 执行引擎 致性,不会出现脏 数据 工作内存中的原子 Use: 把read操作从主 操作 内存得到的变量放 入工作内存的变量 副本中 原子性 Load: 把一个从执行 引擎接受到的值给 工作内存的变量 通过显示的方式进行消息的传递。 多线程特性 可见性 比如调用wait(), notify()等方法进行 通信。线程之间没有公共的状态, 只能通过明确的发送消息的方式来 消息传递 进行通信。

有序性

1. Java内存模型只需要上述操作按照顺讯执行,但是没有保证这些操作是连续的,可能中间会有一些其他的操作。Read和