



极客大学 Java 进阶训练营 第 7 课 Java 并发编程(2)

KimmKing

Apache Dubbo/ShardingSphere PMC

个人介绍



Apache Dubbo/ShardingSphere PMC

前某集团高级技术总监/阿里架构师/某银行北京研发中心负责人

阿里云 MVP、腾讯 TVP、TGO 会员

10多年研发管理和架构经验

熟悉海量并发低延迟交易系统的设计实现



目录

- 1. Java并发包(JUC)
- 2. 到底什么是锁*
- 3. 并发原子类*
- 4. 并发工具类详解*
- 5. 第 7 课总结回顾与作业实践



1. Java 并发包





java.lang.*
java.io.*
java.util.*
java.math.*
java.net.*
java.rmi.*

最基础,Integer/String
IO 读写,文件操作
工具类,集合/日期
数学计算,BigInteger
网络编程,Socket
Java 内置的远程调用
JDBC 操作数据库

javax.* sun.*

java 扩展 API sun 的 JDK 实现包 JDK 公开 API 所有 JDK 都需要实现





线程1

线程2

线程3

线程4

synchronized/wait

SUM++多线程安全

new Thread()管理

线程间协作信号量

线程安全集合类

锁

原子类

线程池

工具类

集合类



java.util.concurrency

锁机制类 Locks: Lock, Condition, ReentrantLock, ReadWriteLock,LockSupport

原子操作类 Atomic: AtomicInteger, AtomicLong, LongAdder

线程池相关类 Executor: Future, Callable, Executor, ExecutorService

信号量三组工具类 Tools: CountDownLatch, CyclicBarrier, Semaphore

并发集合类 Collections: CopyOnWriteArrayList, ConcurrentMap



2.到底什么是锁

为什么需要显式的 Lock



回忆一下,上节课讲过的, synchronized 可以加锁, wait/notify 可以看做加锁和解锁。

那为什么还需要一个显式的锁呢?

synchronized 方式的问题:

- 1、同步块的阻塞无法中断(不能 Interruptibly)
- 2、同步块的阻塞无法控制超时(无法自动解锁)
- 3、同步块无法异步处理锁(即不能立即知道是否可以拿到锁)
- 4、同步块无法根据条件灵活的加锁解锁(即只能跟同步块范围一致)



更自由的锁: Lock

- 1. 使用方式灵活可控
- 2. 性能开销小
- 3. 锁工具包: java.util.concurrent.locks

思考: Lock 的性能比 synchronized 高吗?

Lock 接口设计:

// 1.支持中断的 API

void lockInterruptibly() throws InterruptedException;

// 2.支持超时的 API

boolean tryLock(long time, TimeUnit unit) throws InterruptedException;

// 3.支持非阻塞获取锁的 API

boolean tryLock();



基础接口 - Lock

重要方法	说明
void lock();	获取锁; 类比 synchronized (lock)
<pre>void lockInterruptibly() throws InterruptedException;</pre>	获取锁; 允许打断;
boolean tryLock(long time, TimeUnit unit) throws InterruptedException;	尝试获取锁;成功则返回 true;超时则退出
boolean tryLock();	尝试【无等待】获取锁;成功则返回 true
void unlock();	解锁;要求当前线程已获得锁;类比同步块结束
Condition newCondition();	新增一个绑定到当前Lock的条件; 示例: (类比: Object monitor) final Lock lock = new ReentrantLock(); final Condition notFull = lock.newCondition(); final Condition notEmpty = lock.newCondition();





```
public class LockCounter {
  private int sum = 0;
  // 可重入锁+公平锁
  private Lock lock = new ReentrantLock(true);
  public int addAndGet() {
    try {
      lock.lock();
      return ++sum;
    } finally {
      lock.unlock();
  public int getSum() {
    return sum;
```

```
// 测试代码
public static void testLockCounter() {
    int loopNum = 100_0000;
    LockCounter counter = new LockCounter();
    IntStream.range(0, loopNum).parallel()
        .forEach(i -> counter.incrAndGet());
}
```

思考:

什么是可重入锁?

-- 第二次进入时是否阻塞。

什么是公平锁?

- -- 公平锁意味着排队靠前的优先。
- -- 非公平锁则是都是同样机会。



读写锁 - 接口与实现

```
Lock readLock(); 获取读锁; 共享锁

Lock writeLock(); 获取写锁; 独占锁(也排斥读锁)
```

```
// 构造方法
public ReentrantReadWriteLock(boolean fair) {
    sync = fair ? new FairSync() : new
NonfairSync();
    readerLock = new ReadLock(this);
    writerLock = new WriteLock(this);
}
```

```
public class ReadWriteLockCounter {
  private int sum = 0;
 // 可重入-读写锁-公平锁
 private ReadWriteLock lock = new
ReentrantReadWriteLock(true);
 public int incrAndGet() {
   try {
      lock.writeLock().lock(); // 写锁; 独占锁; 被读锁排斥
     return ++sum;
   } finally {
     lock.writeLock().unlock();
 public int getSum() {
   try {
      lock.readLock().lock(); // 读锁; //共享锁; 保证可见性
     return ++sum;
   } finally {
      lock.readLock().unlock();
```

注意: ReadWriteLock 管理一组锁,一个读锁,一个写锁。

读锁可以在没有写锁的时候被多个线程同时持有,写锁是独占的。

所有读写锁的实现必须确保写操作对读操作的内存影响。每次只能有一个写线程,但是同时可以有多个线程并发地读数据。ReadWriteLock 适用于读多写少的并发情况。



基础接口 - Condition

重要方法	说明
<pre>void await() throws InterruptedException;</pre>	等待信号; 类比 Object#wait()
<pre>void awaitUninterruptibly();</pre>	等待信号;
boolean await(long time, TimeUnit unit) throws InterruptedException;	等待信号; 超时则返回 false
<pre>boolean awaitUntil(Date deadline) throws InterruptedException;</pre>	等待信号; 超时则返回 false
<pre>void signal();</pre>	给一个等待线程发送唤醒信号; 类比 Object#notify ()
void signalAll();	给所有等待线程发送唤醒信号; 类比 Object#notifyAll()

通过 Lock.newCondition() 创建。

可以看做是 Lock 对象上的信号。类似于 wait/notify。



LockSupport--锁当前线程

```
public static void park(Object blocker); // 暂停当前线程
public static void parkNanos(Object blocker, long nanos); // 暂停当前线程,不过有超时时间的限制
public static void parkUntil(Object blocker, long deadline); // 暂停当前线程,直到某个时间
public static void park(); // 无期限暂停当前线程
public static void parkNanos(long nanos); // 暂停当前线程,不过有超时时间的限制
public static void parkUntil(long deadline); // 暂停当前线程,直到某个时间
public static void unpark(Thread thread); // 恢复当前线程
public static Object getBlocker(Thread t);
```

LockSupport 类似于 Thread 类的静态方法,专门处理(执行这个代码的)本线程的。

思考:为什么 unpark 需要加一个线程作为参数?

因为一个 park 的线程,无法自己唤醒自己,所以需要其他线程来唤醒。

用锁的最佳实践

粉客大学

Doug Lea《Java 并发编程:设计原则与模式》一书中,

推荐的三个用锁的最佳实践,它们分别是:

- 1. 永远只在更新对象的成员变量时加锁
- 2. 永远只在访问可变的成员变量时加锁
- 3. 永远不在调用其他对象的方法时加锁

KK 总结-最小使用锁:

- 1、降低锁范围:锁定代码的范围/作用域
- 2、细分锁粒度:讲一个大锁,拆分成多个小锁



3.并发原子类



Atomic 工具类

1. 原子类工具包: java.util.concurrent.atomic

```
// 使用示例
public class AtomicCounter {
    private AtomicInteger sum = new AtomicInteger(0);
    public int incrAndGet() {
        return sum.incrementAndGet();
    }
    public int getSum() {
        return sum.get();
    }
}
```

▼ iava.util.concurrent.atomic

- G a AtomicBoolean
- G a AtomicInteger
- G a AtomicIntegerArray
- 4 atomicIntegerFieldUpdater
- G a AtomicLong
- G a AtomicLongArray
- 4 a AtomicLongFieldUpdater
- AtomicMarkableReference
- G a AtomicReference
- G a AtomicReferenceArray
- ♠ a AtomicReferenceFieldUpdater
- AtomicStampedReference
- G a DoubleAccumulator
- G DoubleAdder
- G LongAccumulator
- G b LongAdder
- Striped64

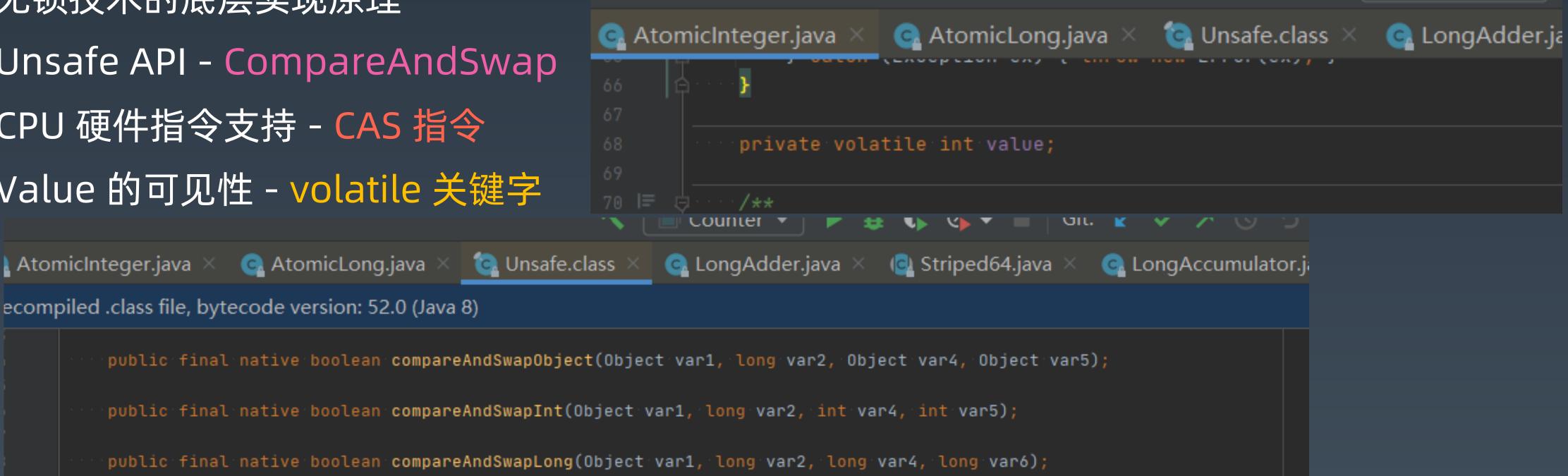
对比前面讲的, int sum, sum++ 线程不安全的例子。





- 2. 无锁技术的底层实现原理
- Unsafe API CompareAndSwap
- CPU 硬件指令支持 CAS 指令
- Value 的可见性 volatile 关键字

ecompiled .class file, bytecode version: 52.0 (Java 8)



- 1、volatile 保证读写操作都可见(注意不保证原子);
- 2、使用 CAS 指令,作为乐观锁实现,通过自旋重试保证写入。





3. 思考一下,到底是有锁好,还是无锁好?

什么情况下有锁好

什么情况下无锁好

乐观锁、悲观锁 数据库事务锁 CAS 本质上没有使用锁。

并发压力跟锁性能的关系:

- 1、压力非常小,性能本身要求就不高;
- 2、压力一般的情况下,无锁更快,大部分都一次写入;
- 3、压力非常大时,自旋导致重试过多,资源消耗很大。



LongAdder 对 AtomicLong 的改进

通过分段思想改进原子类,

大家想想,还有哪些是用这个思想?

多路归并的思想:

- 快排
- G1 GC
- ConcurrentHashMap

LongAdder 的改进思路:

- 1、AtomicInteger 和 AtomicLong 里的 value 是所有 线程竞争读写的热点数据;
- 2、将单个 value 拆分成跟线程一样多的数组 Cell[];
- 3、每个线程写自己的 Cell[i]++, 最后对数组求和。

还记得我们讲的爬山,做一个大项目,都需要加里程碑,也是分段



4.并发工具类





思考一下:

多个线程之间怎么相互协作?

前面讲到的:

- 1, wait/notify
- 2、Lock/Condition 可以作为简单的协作机制。

但是更复杂的,需要这些线程满足某些条件(数量,时间)。

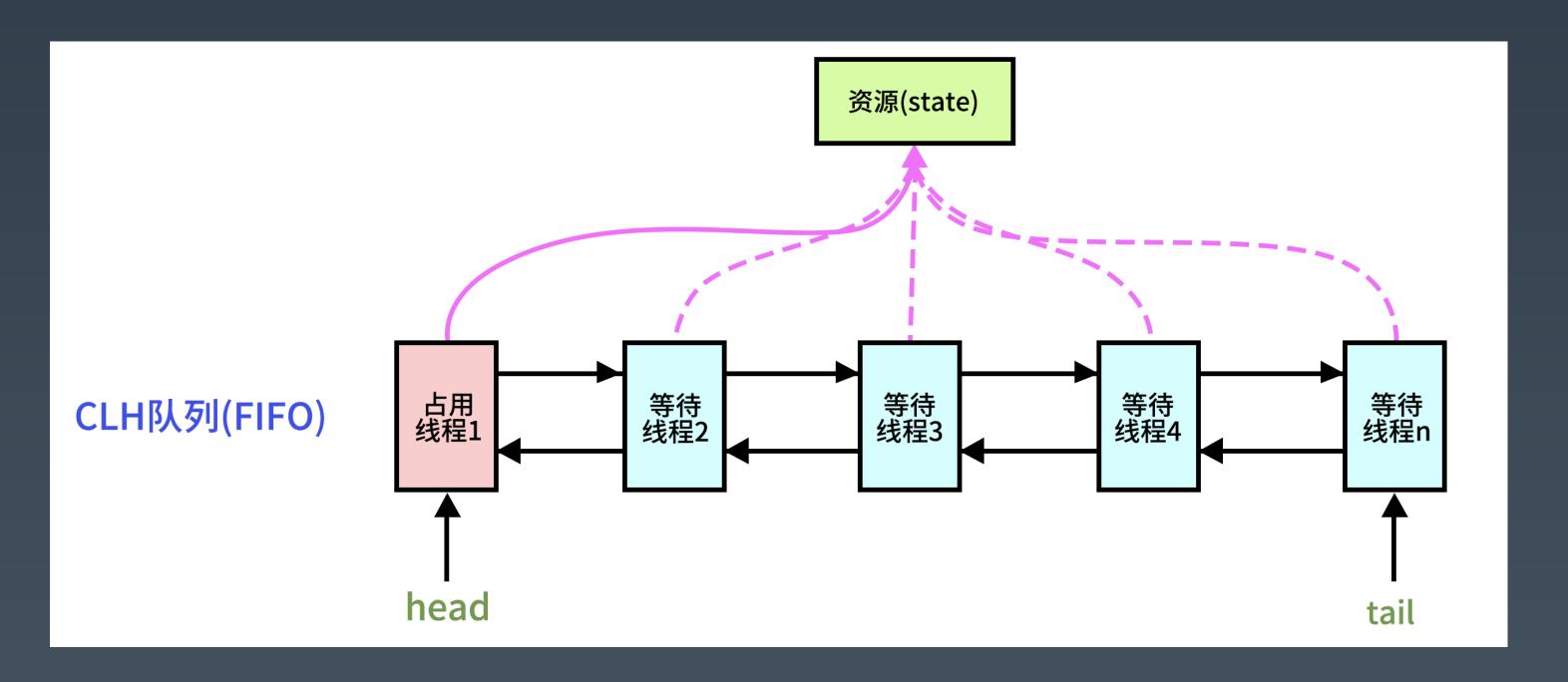
更复杂的应用场景,比如

- 我们需要控制实际并发访问资源的并发数量
- 我们需要多个线程在某个时间同时开始运行
- 我们需要指定数量线程到达某个状态再继续处理



AQS

• AbstractQueuedSynchronizer,即队列同步器。它是构建锁或者其他同步组件的基础 (如 Semaphore、CountDownLatch、ReentrantLock、ReentrantReadWriteLock),是 JUC 并发 包中的核心基础组件,抽象了竞争的资源和线程队列。



- AbstractQueuedSynchronizer: 抽象队列式的同步器
- 两种资源共享方式:独占 | 共享, 子类负责实现公平 OR 非公平

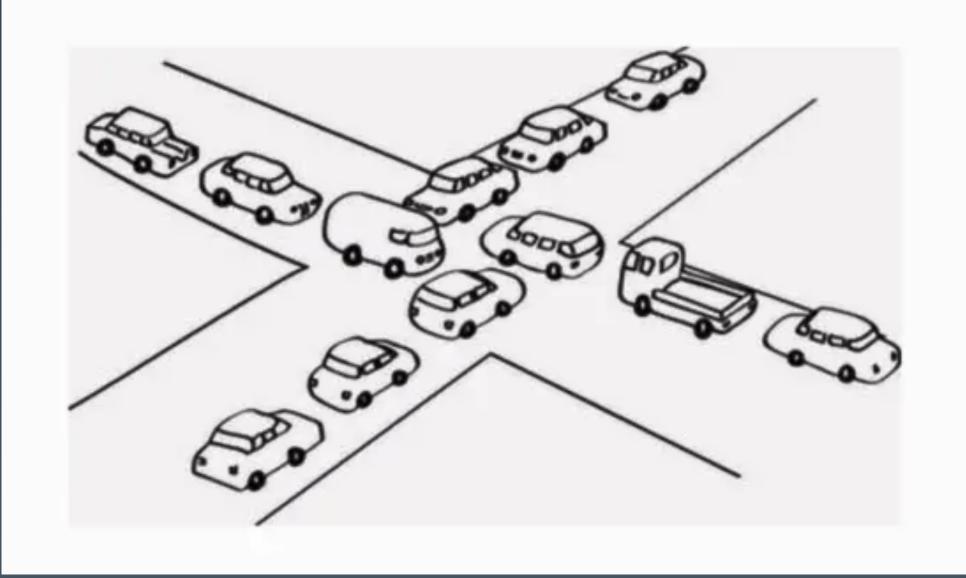


板客大学

- 1. 准入数量 N, N =1 则等价于独占锁
- 2. 相当于 synchronized 的进化版

使用场景: 同一时间控制并发线程数

Semaphore



```
public class SemaphoreCounter {
  private int sum = 0;
  private Semaphore readSemaphore = new Semaphore(100, true);
  private Semaphore writeSemaphore = new Semaphore(1);
  public int incrAndGet() {
    try {
      writeSemaphore.acquireUninterruptibly();
      return ++sum;
    } finally {
      writeSemaphore.release();
  public int getSum() {
   try {
      readSemaphore.acquireUninterruptibly();
      return sum;
    } finally {
      readSemaphore.release();
```



CountdownLatch

CountDownLatch cnt = 3awaiting... **continue** countDown() **continue** countDown() ..►TA, resumed cnt = 0,

resume A

重要方法	说明
public CountDownLatch(int count)	构造方法(总数)
void await() throws InterruptedException	等待数量归0
boolean await(long timeout, TimeUnit unit)	限时等待
<pre>void countDown()</pre>	等待数减1
long getCount()	返回剩余数量

阻塞主线程,N个子线程满足条件时主线程继续。

场景: Master 线程等待 Worker 线程把任务执行完

示例: 等所有人干完手上的活, 一起去吃饭。



CountDownLatch 示例

```
public static class CountDownLatchTask
implements Runnable {
 private CountDownLatch latch;
 public CountDownLatchTask(CountDownLatch latch) {
   this.latch = latch;
 @Override
 public void run() {
   Integer millis = new Random().nextInt(10000);
   try {
     TimeUnit.MILLISECONDS.sleep(millis);
     this.latch.countDown();
     System.out.println("我的任务OK了:"+Thread.currentThread().getName());
    } catch (Exception e) {
     e.printStackTrace();
```

```
// 使用示例
public static void main(String[] args)
    throws Exception {
 int num = 100;
 CountDownLatch latch = new
CountDownLatch(num);
 List<CompletableFuture> list = new
ArrayList<>(num);
 for (int i = 0; i < num; i++) {
    CompletableFuture<Void> future =
        CompletableFuture.runAsync(
            new CountDownLatchTask(latch));
    list.add(future);
  latch.await();
 for (CompletableFuture future : list) {
   future.get();
```

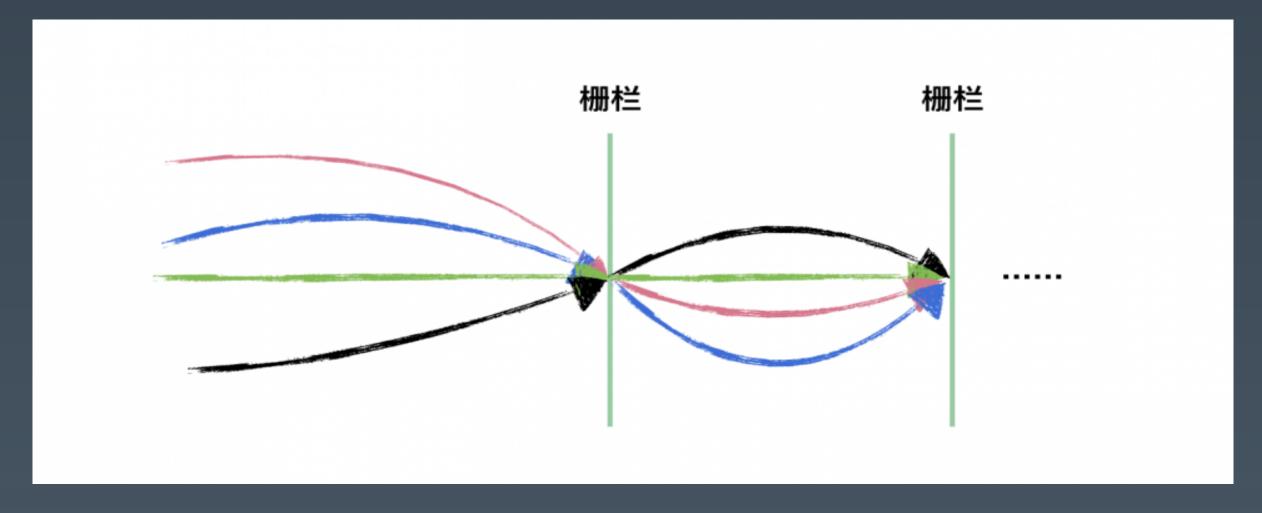


CyclicBarrier

重要方法	说明
public CyclicBarrier(int parties)	构造方法 (需要等待的数量)
public CyclicBarrier(int parties, Runnable barrierAction)	构造方法(需要等待的数量,需要执行的任务)
int await()	任务内部使用; 等待大家都到齐
int await(long timeout, TimeUnit unit)	任务内部使用; 限时等待到齐
void reset()	重新一轮

场景:任务执行到一定阶段,等待其他任务对齐,阻塞N个线程时所有线程被唤醒继续。

示例: 等待所有人都到达, 再一起开吃。





CyclicBarrier 示例

```
public static class CyclicBarrierTask
 implements Runnable {
 private CyclicBarrier barrier;
 public CyclicBarrierTask(CyclicBarrier barrier) {
    this.barrier = barrier;
 @Override
 public void run() {
    Integer millis = new Random().nextInt(10000);
   try {
      TimeUnit.MILLISECONDS.sleep(millis);
      this.barrier.await(); // 线程阻塞
      System.out.println("开吃:"+
Thread.currentThread().getName());
      TimeUnit.MILLISECONDS.sleep(millis);
    } catch (Exception e) {
      e.printStackTrace();
```

```
// 使用
public static void main(String[] args) throws Exception {
  int num = 8;
  CyclicBarrier barrier = new CyclicBarrier(num);
  List<CompletableFuture> list = new ArrayList<>(num);
  for (int i = 0; i < num; i++) {
    CompletableFuture<Void> future =
     CompletableFuture.runAsync(
      new CyclicBarrierTask(barrier));
    list.add(future);
  for (CompletableFuture future : list) {
    future.get();
  barrier.reset();
```

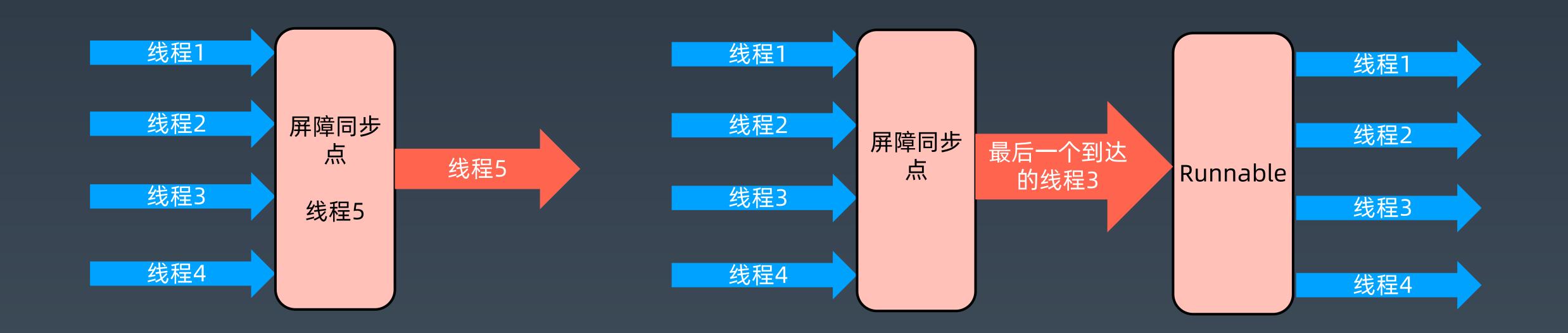


CountDownLatch与CyclicBarrier比较

CountDownLatch	CyclicBarrier	
在主线程里 await 阻塞并做聚合	直接在各个子线程里 await 阻塞,回调聚合	
N个线程执行了countdown,主线程继续	N 个线程执行了 await 时,N 个线程继续	
主线程里拿到同步点	回调被最后到达同步点的线程执行	
基于 AQS 实现,state 为 count,递减到0	基于可重入锁 condition.await/signalAll实现	
不可以复用	计数为0时重置为 N, 可以复用	



CountDownLatch 与 CyclicBarrier 比较

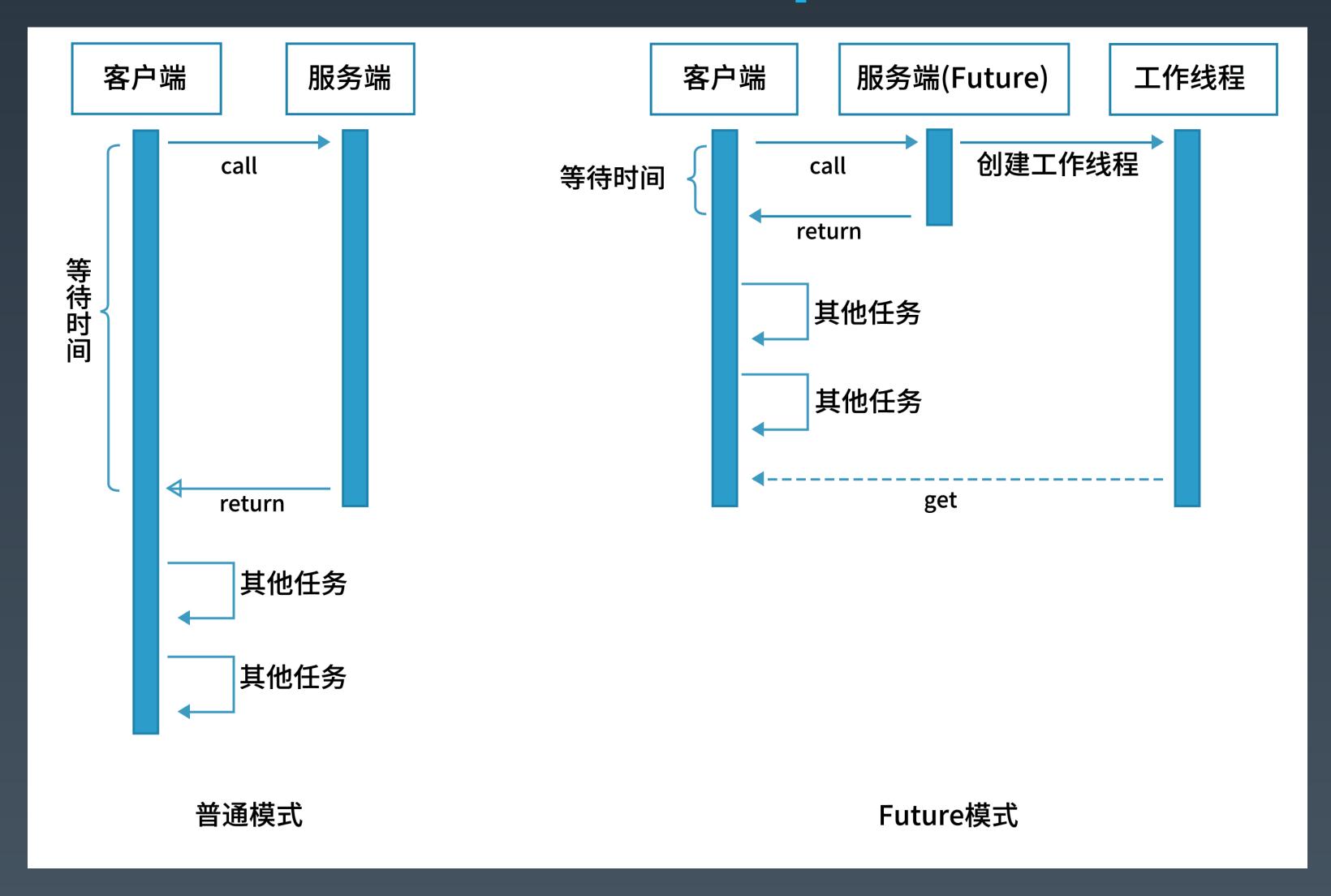


CountDownLatch

CyclicBarrier



Future/FutureTask/CompletableFuture





Future/FutureTask/CompletableFuture

Future

单个线程/任务的执行结果

FutureTask

CompletableFuture

异步,回调,组合



CompletableFuture

重要方法	说明
	是否使用内置线程池
(ForkJoinPool.getCommonPoolParallelism() > 1);	
<pre>static final Executor asyncPool = useCommonPool ? ForkJoinPool.commonPool() : new ThreadPerTaskExecutor();</pre>	线程池
CompletableFuture <void> runAsync(Runnable runnable);</void>	异步执行
CompletableFuture <void> runAsync(Runnable runnable, Executor executor)</void>	异步执行,使用自定义线程池
T get()	等待执行结果
T get(long timeout, TimeUnit unit)	限时等待执行结果
T getNow(T valueIfAbsent)	立即获取结果(默认值)
•••••	



5.总结回顾与作业实践





Java 并发包

什么是锁

并发原子类

并发工具类

第7节课作业实践



- 1、(选做)把示例代码,运行一遍,思考课上相关的问题。也可以做一些比较。
- 2、(必做)思考有多少种方式,在main函数启动一个新线程,运行一个方法,拿到这个方法的返回值后,退出主线程?

写出你的方法,越多越好,提交到github。

一个简单的代码参考:

https://github.com/kimmking/JavaCourseCodes/tree/main/03concurrency/0301/src/main/java/java0/conc0303/Homework03.java

#