





Java 并发编程之美



第6章 Java并发包中锁原	建 到析
1. Lock Support 工具	挂起/唤醒钻程
	* park()
	* upark()
d. AQS 抽緣同步以到	* 同生器的基础/并发验对象的基类
	*根据状态来管理入队列的纸柱
	* inner class: ConditionObject > 对应条件以列
	# Acquire() / release () 独立 用于入队挂起的线程
	* acquire Shaved()/ release Shaved() #\$
3. Reentrant Lock 丁重领	米姓占锁 非公平→默认
	公子→以列
	可重入 →重入线程 acquire++
	* lock()/unlock()/tryshock()/
T. Reentrant Read Write Lock	*延用于写少读多的景
可重入该写锁	*写一获取独占锁 ! 读写时勿忘 release both
	*读→获取共享涉
5. Stamped Jook 不可重入	T Write Lock 独占锁 144亿交
'	y writelock 独占锁 提为另外 rend Lock 独占锁
	(try Optimistic Read 读获取共享锁 读多写文
* TUC 输其工 A	OS JAM 3 AOS HE Ab month and c

* UULW考了AQS,实现3AQS中的methods * Stamped Lock不可巨瓜,这里过比较stamp in 于法来维护 Happens Bestore 第7章 并发队列

1. Concurrent Linked Quene	* 线程安全[元界/非阻塞
	#offer(): CAS非阻塞
	*用CPU 换取阻塞的干销
	*Siedia CAST-不か锁 不准确
d. Linked Blocking Queue	*独结顶
	*有子 * ReenterLock × 2 { takeLock 生版 * 数据实现了
	* Condition X2 { not Empty not full
	包含条件队列:在孤独阻塞的线程
	*调用 condition、await()/signon(1)前先获取锁
	* 非阻塞 ofter () poll() peek()
	阳墨 put() take()
	女 Size() 方法加锁 差准确的
	* remove()方注获铜双锁 (tokelock & put lock)
	,
3. Array 1310 oking Quene	*独占锁 *单个独占锁
0 0	* Not Empty / Not Pull Condition
	*数组实现 * 非阻塞 ofter() poll() peek()
	阻塞 put() take()
	女 Size () る法加強 差准确的
	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1

Array Blocking Quene 年-號 粒度粗 dinked Blocking Quene 双镜!出入队到了以同时

第7章 并发队列

* 优先级 * 无界 * Balanced Binary Tree *阻塞 4. Priority Blocking Quene * allocationSpin Lock 自旋锁 CAS机制 * NotEmpty Condition * \$\frac{1}{2} \quad \qua ! 扩容时再放领 /并发性 CAS 扩容 其它结准可出/入影人 头部为快过期的元素 *无界阻塞 延迟到到 5. Delay Queue * Lender - Follower Tutil Jeader 2# * Available Condition

第8章 Thread Pool Executor原理

1.状态	RUNNING 这行态 SHUTDOWN 拒绝新任务,处理阻塞取列任务 STOP 拒绝新任务,抽弃取列任务 TIDYING 执行完毕,活跃线程数 = 0 TERMINATED TIDYING之后状态
d.状态转换	* RUNNING SHUTDOWN
	* RUNNING/SHUTDOWN -> STOP
	纠驳池空,队列空
	* SHUTDOWN 13条本的元3 TIDYING
	* STOP 纸花空 TIDYING
	*TIDYING terminate() TERMINATED
3.核心参数	* core Pool Size
	* workQueue
	* maximum Pool Size
	* Thread Factory Abort Policy Most
	* Reject Execution Handler Caller Runs Policy 调用有键程运行
	* keep Alive Time Discord Oldest Policy-表光的
	Discord Policy 丟新的
	PoolSize > coreSize 右油时间

* Thread Pool Executor的本质还是一个生产者一消费者队列

7 37 INVERDITORIEXECA	10 / 17 VI
4. 结程池类型	* new Fixed Thread Pool core = max = nThreads
	* new Single Thread Executor cove = max = 1 * new Cached Thread Pool 技器创建 MAX_VALUE
5. 源码分析	
1° execute()	提交任务 →判断状态 → 墹加工作线程
	大同时只能有一个纠裎 ↓ CAS 偏加线程数
	成中间用 execute() 活法
d° run Worker()	和始化设置Worker状态-1→不定被中断
	'

1. Overview	extends Thread Pool Executor
	impl Scheduled Executor Service
小状态	√ NEW [©]
	COMPLETING® (1) → (2) → (3) #Wfight
	NORMAL® ①→②→④ 执行导信
	EXCEPTIONAL® ①→⑤ 被弧滴
	CANCELLED® ①→⑥→⑤ 被中断
	INTERRUPTING®
	INTERRUPTED (9)
2. API	sche dule ()
	sche dule With Fixed Delay ()
	sche dule At Fixed Rate ()
	Sole Divide Troffxee(IMEC)

第10章 线柱间步器

1. Count DownLatoh	* 這用场景: 主线 差等待 所有子线 拴 战行 完毕后汇总
	*样例: thread(.start()
	thread2. Start()
	÷
	count downdatch, await()
1.1 (7.1)	* AQS = 電托 sync 调用 AQS名法实现
	* 凝计数器
2. Cyclic Barrier	*功能:一组线程全部到同一状态再同时初行
/	* 可重用
	* 湘風 await() 为法到法 保障点、
	* 调用 await() 多法到达屏障点、 * 再从屏障点同时出发
る川原理	* 独占链 (AQS)
	* var count
	Var parties 总线程数
	count==0 → count= parties
3. Semaphore	*使用 和贴化值M + 需要被释放 M+N 次
	順用 acquire (N)
	*可以模拟 Cyclic Barrier 复用功能
	Strain St

第10章 线柱间步器

71 10 1219 121	
3. 厚理	Sync 4
3a API	NonFairSync FairSync * acquire() 获取信号号 1 > 0 计数一门
	* acquire() 获取信号量{=0 das阻塞入队 * acquire(permits) * Yelease() 计数"+1"
	* Velease (permits)

米由于基于AQS⇒ release()后不需要手边通知队列中的铁程执行/王务