回到首页

Q

我是一段不羁的公告!

记得给艿艿这 3 个项目加油,添加一个 STAR 噢。 https://github.com/YunaiV/SpringBoot-Labs https://github.com/YunaiV/onemall https://github.com/YunaiV/ruoyi-vue-pro

NETTY

精尽 Netty 源码解析 —— Util 之 HashedWheelTimer

笔者先把 Netty 主要的内容写完,所以关于 HashedWheelTimer 的分享,先放在后续的计划里。

老艿艿: 其实是因为,自己想去研究下 Service Mesh , 所以先简单收个小尾。

当然,良心如我,还是为对这块感兴趣的胖友,先准备好了一篇不错的文章:

- 德胜《Netty工具类HashedWheelTimer源码走读(一)》
- 德胜《Netty工具类HashedWheelTimer源码走读(二)》
- 德胜《Netty工具类HashedWheelTimer源码走读(三)》
- Zacard 《netty源码解读之时间轮算法实现-HashedWheelTimer》

为避免可能 《netty源码解读之时间轮算法实现-HashedWheelTimer》 被作者删除,笔者这里先复制一份作为备份。

666. 备份

前因

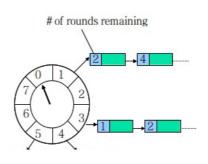
由于netty动辄管理100w+的连接,每一个连接都会有很多超时任务。比如发送超时、心跳检测间隔等,如果每一个定时任务都启动一个 Timer ,不仅低效,而且会消耗大量的资源。

解决方案

根据George Varghese 和 Tony Lauck 1996 年的论文: Hashed and Hierarchical Timing Wheels: data structures to efficiently implement a timer facility。提出了一种定时轮的方式来管理和维护大量的 Timer 调度.

原理

时间轮其实就是一种环形的数据结构,可以想象成时钟,分成很多格子,一个格子代码一段时间(这个时间越短, Timer 的精度越高)。并用一个链表报错在该格子上的到期任务,同时一个指针随着时间一格一格转动,并执行相应格子中的到期任务。任务通过 取摸 决定放入那个格子。如下图所示:





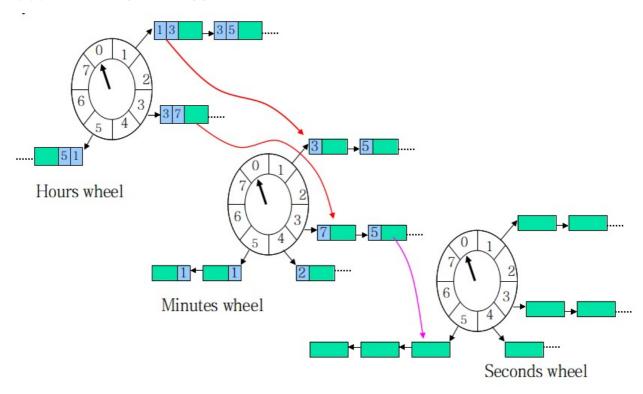
以上图为例,假设一个格子是1秒,则整个wheel能表示的时间段为8s,假如当前指针指向2,此时需要调度一个3s后执行的任务,显然应该加入到(2+3=5)的方格中,指针再走3次就可以执行了;如果任务要在10s后执行,应该等指针走完一个round零2格再执行,因此应放入4,同时将round(1)保存到任务中。检查到期任务时应当只执行round为0的,格子上其他任务的round应减1。

是不是很像java中的 Hashmap 。其实就是 HashMap 的哈希拉链算法,只不过多了指针转动与一些定时处理的逻辑。所以其相关的操作和 HashMap 也一致:

- 添加任务: O(1)
- 删除/取消任务: O(1)
- 过期/执行任务: 最差情况为O(n)->也就是当 HashMap 里面的元素全部hash冲突,退化为一条链表的情况。平均O(1)-> 显然,格子越多,每个格子上的链表就越短,这里需要权衡时间与空间。

多层时间轮

如果任务的时间跨度很大,数量很大,单层的时间轮会造成任务的 round 很大,单个格子的链表很长。这时候可以将时间轮分层,类似于时钟的时分秒3层。如下图所示:



但是个人认为,多层的时间轮造成的算法复杂度的进一步提升。单层时间轮只需增加每一轮的格子就能解决链表过长的问题。 因此,更倾向使用单层的时间轮,netty4中时间轮的实现也是单层的。

netty时间轮的实现-HashedWheelTimer

简单使用示例

1.引入netty依赖

```
<dependency>
    <groupId>io.netty</groupId>
    <artifactId>netty-all</artifactId>
        <version>4.1.4.Final</version>
</dependency>
```

2.示例代码

示例1:

```
@Test
public void test1() throws Exception {
    DateTimeFormatter formatter = DateTimeFormatter.ofPattern("yyyy-MM-dd HH:mm:ss");
    HashedWheelTimer hashedWheelTimer = new HashedWheelTimer(100, TimeUnit.MILLISECONDS);

    System.out.println("start:" + LocalDateTime.now().format(formatter));

    hashedWheelTimer.newTimeout(timeout -> {
        System.out.println("task :" + LocalDateTime.now().format(formatter));
    }, 3, TimeUnit.SECONDS);
    Thread.sleep(5000);
}
```

输出为:

```
start:2016-11-30 05:56:35
task :2016-11-30 05:56:38
```

示例2:

输出:

```
start:2016-12-01 08:32:37
task1:2016-12-01 08:32:43
```

task2:2016-12-01 08:32:43

可以看到,当前一个任务执行时间过长的时候,会影响后续任务的到期执行时间的。也就是说其中的任务是串行执行的。所以,要求里面的任务都要短平快。

HashedWheelTimer源码之构造函数

2023/10/27 18:01 无

```
public HashedWheelTimer(
        ThreadFactory threadFactory, // 用来创建worker线程
        long tickDuration, // tick的时长,也就是指针多久转一格
        TimeUnit unit, // tickDuration的时间单位
        int ticksPerWheel, // 一圈有几格
        boolean leakDetection // 是否开启内存泄露检测
        ) {
     // 一些参数校验
     if (threadFactory == null) {
        throw new NullPointerException("threadFactory");
     if (unit == null) {
        throw new NullPointerException("unit");
     if (tickDuration <= 0) {
        throw new IllegalArgumentException("tickDuration must be greater than 0: " + tickDuration);
     if (ticksPerWheel <= 0) {
        throw new IllegalArgumentException("ticksPerWheel must be greater than 0: " + ticksPerWheel)
     }
     // 创建时间轮基本的数据结构,一个数组。长度为不小于ticksPerWheel的最小2的n次方
     wheel = createWheel(ticksPerWheel);
     // 这是一个标示符,用来快速计算任务应该呆的格子。
     // 我们知道,给定一个deadline的定时任务,其应该呆的格子=deadline%wheel.length.但是%操作是个相对耗时的搏
     // 因为一圈的长度为2的n次方, mask = 2^n-1后低位将全部是1, 然后deadline&mast == deadline&wheel.length
     // java中的HashMap也是使用这种处理方法
     mask = wheel.length - 1;
     // 转换成纳秒处理
     this.tickDuration = unit.toNanos(tickDuration);
     // 校验是否存在溢出。即指针转动的时间间隔不能太长而导致tickDuration*wheel.length>Long.MAX_VALUE
     if (this.tickDuration >= Long.MAX VALUE / wheel.length) {
        throw new IllegalArgumentException(String.format(
                "tickDuration: %d (expected: 0 < tickDuration in nanos < %d",
               tickDuration, Long.MAX VALUE / wheel.length));
     }
     // 创建worker线程
     workerThread = threadFactory.newThread(worker);
// 这里默认是启动内存泄露检测: 当HashedWheelTimer实例超过当前cpu可用核数*4的时候,将发出警告
     leak = leakDetection || !workerThread.isDaemon() ? leakDetector.open(this) : null;
```

再来看下 createWheel 的代码:

```
private static HashedWheelBucket[] createWheel(int ticksPerWheel) {
    // 一些参数校验
if (ticksPerWheel <= 0) {
    throw new IllegalArgumentException(
        "ticksPerWheel must be greater than 0: " + ticksPerWheel);
```

normalizeTicksPerWheel()的代码:

```
// 初始化ticksPerWheel的值为不小于ticksPerWheel的最小2的n次方
private static int normalizeTicksPerWheel(int ticksPerWheel) {
    int normalizedTicksPerWheel = 1;
    while (normalizedTicksPerWheel < ticksPerWheel) {
        normalizedTicksPerWheel <<= 1;
    }
    return normalizedTicksPerWheel;
}</pre>
```

这里其实不建议使用这种方式,因为当ticksPerWheel的值很大的时候,这个方法会循环很多次,方法执行时间不稳定,效率也不够。推荐使用java8 HashMap的做法:

```
private int normalizeTicksPerWheel(int ticksPerWheel) {
    // 这里参考java8 hashmap的算法,使推算的过程固定
    int n = ticksPerWheel - 1;
    n |= n >>> 1;
    n |= n >>> 2;
    n |= n >>> 4;
    n |= n >>> 8;
    n |= n >>> 16;
    // 这里1073741824 = 2^30,防止溢出
    return (n < 0) ? 1 : (n >= 1073741824) ? 1073741824 : n + 1;
}
```

HashedWheelTimer源码之启动、停止与添加任务

start() 启动时间轮的方法:

```
// 启动时间轮。这个方法其实不需要显示的主动调用,因为在添加定时任务(newTimeout()方法)的时候会自动调用此方法。
// 这个是合理的设计,因为如果时间轮里根本没有定时任务,启动时间轮也是空耗资源
public void start() {
    // 判断当前时间轮的状态,如果是初始化,则启动worker线程,启动整个时间轮;如果已经启动则略过;如果是已经停止
    // 这里是一个Lock Free的设计。因为可能有多个线程调用启动方法,这里使用AtomicIntegerFieldUpdater原子的更新
switch (WORKER_STATE_UPDATER.get(this)) {
```

```
case WORKER_STATE_INIT:
            if (WORKER_STATE_UPDATER.compareAndSet(this, WORKER_STATE_INIT, WORKER_STATE_STARTED)) {
               workerThread.start();
           break;
       case WORKER STATE STARTED:
           break;
       case WORKER_STATE_SHUTDOWN:
           throw new IllegalStateException("cannot be started once stopped");
       default:
           throw new Error("Invalid WorkerState");
   }
   // 等待worker线程初始化时间轮的启动时间
   while (startTime == 0) {
       try {
           startTimeInitialized.await();
       } catch (InterruptedException ignore) {
           // Ignore - it will be ready very soon.
   }
}
```

AtomicIntegerFieldUpdater是JUC里面的类,原理是利用反射进行原子操作。有比AtomicInteger更好的性能和更低得内存占用。跟踪这个类的github 提交记录,可以看到更详细的原因

stop() 停止时间轮的方法:

```
public Set<Timeout> stop() {
   // worker线程不能停止时间轮,也就是加入的定时任务,不能调用这个方法。
   // 不然会有恶意的定时任务调用这个方法而造成大量定时任务失效
   if (Thread.currentThread() == workerThread) {
       throw new IllegalStateException(
              HashedWheelTimer.class.getSimpleName() +
                     ".stop() cannot be called from " +
                     TimerTask.class.getSimpleName());
   }
   // 尝试CAS替换当前状态为"停止: 2"。如果失败,则当前时间轮的状态只能是"初始化: 0"或者"停止: 2"。直接将当前状
   if (!WORKER STATE UPDATER.compareAndSet(this, WORKER STATE STARTED, WORKER STATE SHUTDOWN)) {
       // workerState can be 0 or 2 at this moment - let it always be 2.
      WORKER_STATE_UPDATER.set(this, WORKER_STATE_SHUTDOWN);
       if (leak != null) {
          leak.close();
       }
       return Collections.emptySet();
   }
   // 终端worker线程
   boolean interrupted = false;
   while (workerThread.isAlive()) {
       workerThread.interrupt();
      try {
```

```
workerThread.join(100);
} catch (InterruptedException ignored) {
    interrupted = true;
}

// 从中断中恢复
if (interrupted) {
    Thread.currentThread().interrupt();
}

if (leak != null) {
    leak.close();
}
// 返回未处理的任务
return worker.unprocessedTimeouts();
}
```

newTimeout()添加定时任务:

```
public Timeout newTimeout(TimerTask task, long delay, TimeUnit unit) {
   // 参数校验
   if (task == null) {
       throw new NullPointerException("task");
   if (unit == null) {
       throw new NullPointerException("unit");
   // 如果时间轮没有启动,则启动
   start();
   // Add the timeout to the timeout queue which will be processed on the next tick.
   // During processing all the queued HashedWheelTimeouts will be added to the correct HashedWheelBu
   // 计算任务的deadline
   long deadline = System.nanoTime() + unit.toNanos(delay) - startTime;
   // 这里定时任务不是直接加到对应的格子中,而是先加入到一个队列里,然后等到下一个tick的时候,会从队列里取出最
   HashedWheelTimeout timeout = new HashedWheelTimeout(this, task, deadline);
   timeouts.add(timeout);
   return timeout;
}
```

这里使用的Queue不是普通java自带的Queue的实现,而是使用JCTool—一个高性能的的并发Queue实现包。

HashedWheelTimer源码之HashedWheelTimeout

HashedWheelTimeout 是一个定时任务的内部包装类,双向链表结构。会保存定时任务到期执行的任务、deadline、round 等信息。

```
private static final class HashedWheelTimeout implements Timeout {

// 定义定时任务的3个状态: 初始化、取消、过期

private static final int ST_INIT = 0;
```

```
private static final int ST_CANCELLED = 1;
private static final int ST_EXPIRED = 2;
// 用来CAS方式更新定时任务状态
private static final AtomicIntegerFieldUpdater<HashedWheelTimeout> STATE_UPDATER;
static {
   AtomicIntegerFieldUpdater<HashedWheelTimeout> updater =
           PlatformDependent.newAtomicIntegerFieldUpdater(HashedWheelTimeout.class, "state");
    if (updater == null) {
       updater = AtomicIntegerFieldUpdater.newUpdater(HashedWheelTimeout.class, "state");
   STATE UPDATER = updater;
// 时间轮引用
private final HashedWheelTimer timer;
// 具体到期需要执行的任务
private final TimerTask task;
private final long deadline;
@SuppressWarnings({"unused", "FieldMayBeFinal", "RedundantFieldInitialization" })
private volatile int state = ST_INIT;
// 离任务执行的轮数, 当将次任务加入到格子中是计算该值, 每过一轮, 该值减一。
long remainingRounds;
// 双向链表结构,由于只有worker线程会访问,这里不需要synchronization / volatile
HashedWheelTimeout next;
HashedWheelTimeout prev;
// 定时任务所在的格子
HashedWheelBucket bucket;
HashedWheelTimeout(HashedWheelTimer timer, TimerTask task, long deadline) {
   this.timer = timer;
   this.task = task;
   this.deadline = deadline;
}
@Override
public Timer timer() {
    return timer;
}
@Override
public TimerTask task() {
    return task;
}
@Override
public boolean cancel() {
    // 这里只是修改状态为ST_CANCELLED,会在下次tick时,在格子中移除
    if (!compareAndSetState(ST_INIT, ST_CANCELLED)) {
       return false:
```

```
// 加入到时间轮的待取消队列,并在每次tick的时候,从相应格子中移除。
       timer.cancelledTimeouts.add(this);
       return true;
   }
   // 从格子中移除自身
   void remove() {
       HashedWheelBucket bucket = this.bucket;
       if (bucket != null) {
           bucket.remove(this);
       }
   }
   public boolean compareAndSetState(int expected, int state) {
       return STATE UPDATER.compareAndSet(this, expected, state);
   }
   public int state() {
       return state;
   }
   @Override
   public boolean isCancelled() {
       return state() == ST CANCELLED;
   }
   @Override
   public boolean isExpired() {
       return state() == ST_EXPIRED;
   // 过期并执行任务
   public void expire() {
       if (!compareAndSetState(ST_INIT, ST_EXPIRED)) {
           return;
       }
       try {
           task.run(this);
       } catch (Throwable t) {
           if (logger.isWarnEnabled()) {
               logger.warn("An exception was thrown by " + TimerTask.class.getSimpleName() + '.', t);
           }
       }
   }
   // 略过toString()
}
```

HashedWheelTimer源码之HashedWheelBucket

2023/10/27 18:01

HashedWheelBucket 用来存放HashedWheelTimeout, 结构类似于LinkedList。提供了 expireTimeouts(long deadline) 方法来过期并执行格子中的定时任务

```
private static final class HashedWheelBucket {
   // 指向格子中任务的首尾
   private HashedWheelTimeout head;
   private HashedWheelTimeout tail;
   // 基础的链表添加操作
   public void addTimeout(HashedWheelTimeout timeout) {
       assert timeout.bucket == null;
       timeout.bucket = this;
       if (head == null) {
          head = tail = timeout;
       } else {
          tail.next = timeout;
          timeout.prev = tail;
          tail = timeout;
       }
   }
   // 过期并执行格子中的到期任务,tick到该格子的时候,worker线程会调用这个方法,根据deadline和remainingRound
   public void expireTimeouts(long deadline) {
       HashedWheelTimeout timeout = head;
       // 遍历格子中的所有定时任务
       while (timeout != null) {
          boolean remove = false;
           if (timeout.remainingRounds <= 0) { // 定时任务到期
              if (timeout.deadline <= deadline) {</pre>
                  timeout.expire();
              } else {
                  // 如果round数已经为0, deadline却>当前格子的deadline,说放错格子了,这种情况应该不会出现
                  throw new IllegalStateException(String.format(
                          "timeout.deadline (%d) > deadline (%d)", timeout.deadline, deadline));
              }
              remove = true;
           } else if (timeout.isCancelled()) {
              remove = true;
           } else { //没有到期, 轮数-1
              timeout.remainingRounds --;
           // 先保存next,因为移除后next将被设置为null
          HashedWheelTimeout next = timeout.next;
           if (remove) {
              remove(timeout);
           }
          timeout = next;
       }
   // 基础的链表移除node操作
   public void remove(HashedWheelTimeout timeout) {
       HashedWheelTimeout next = timeout.next;
```

```
// remove timeout that was either processed or cancelled by updating the linked-list
    if (timeout.prev != null) {
        timeout.prev.next = next;
    if (timeout.next != null) {
        timeout.next.prev = timeout.prev;
    }
    if (timeout == head) {
        // if timeout is also the tail we need to adjust the entry too
        if (timeout == tail) {
            tail = null;
            head = null;
        } else {
            head = next;
        }
    } else if (timeout == tail) {
        // if the timeout is the tail modify the tail to be the prev node.
        tail = timeout.prev;
    // null out prev, next and bucket to allow for GC.
    timeout.prev = null;
    timeout.next = null;
    timeout.bucket = null;
}
 * Clear this bucket and return all not expired / cancelled {@link Timeout}s.
public void clearTimeouts(Set<Timeout> set) {
        HashedWheelTimeout timeout = pollTimeout();
        if (timeout == null) {
            return;
        }
        if (timeout.isExpired() || timeout.isCancelled()) {
            continue;
        }
        set.add(timeout);
    }
}
// 链表的poll操作
private HashedWheelTimeout pollTimeout() {
    HashedWheelTimeout head = this.head;
    if (head == null) {
        return null;
    HashedWheelTimeout next = head.next;
    if (next == null) {
        tail = this.head = null;
    } else {
        this.head = next;
        next.prev = null;
```

```
// null out prev and next to allow for GC.
head.next = null;
head.prev = null;
head.bucket = null;
return head;
}
```

HashedWheelTimer源码之Worker

Worker 是时间轮的核心线程类。tick的转动,过期任务的处理都是在这个线程中处理的。

```
private final class Worker implements Runnable {
   private final Set<Timeout> unprocessedTimeouts = new HashSet<Timeout>();
   private long tick;
   @Override
   public void run() {
      // 初始化startTime.只有所有任务的的deadline都是想对于这个时间点
      startTime = System.nanoTime();
      // 由于System.nanoTime()可能返回0,甚至负数。并且0是一个标示符,用来判断startTime是否被初始化,所以当
      if (startTime == 0) {
          startTime = 1;
      // 唤醒阻塞在start()的线程
      startTimeInitialized.countDown();
      // 只要时间轮的状态为WORKER_STATE_STARTED,就循环的"转动"tick,循环判断响应格子中的到期任务
      do {
          // waitForNextTick方法主要是计算下次tick的时间, 然后sleep到下次tick
          // 返回值就是System.nanoTime() - startTime, 也就是Timer启动后到这次tick, 所过去的时间
          final long deadline = waitForNextTick();
          if (deadline > 0) { // 可能溢出或者被中断的时候会返回负数, 所以小于等于0不管
             // 获取tick对应的格子索引
             int idx = (int) (tick & mask);
             // 移除被取消的任务
             processCancelledTasks();
             HashedWheelBucket bucket =
                    wheel[idx];
             // 从任务队列中取出任务加入到对应的格子中
             transferTimeoutsToBuckets();
             // 过期执行格子中的任务
             bucket.expireTimeouts(deadline);
             tick++;
      } while (WORKER_STATE_UPDATER.get(HashedWheelTimer.this) == WORKER_STATE_STARTED);
      // 这里应该是时间轮停止了,清除所有格子中的任务,并加入到未处理任务列表,以供stop()方法返回
      for (HashedWheelBucket bucket: wheel) {
```

```
bucket.clearTimeouts(unprocessedTimeouts);
   // 将还没有加入到格子中的待处理定时任务队列中的任务取出,如果是未取消的任务,则加入到未处理任务队列中,
   for (;;) {
       HashedWheelTimeout timeout = timeouts.poll();
       if (timeout == null) {
          break;
       }
       if (!timeout.isCancelled()) {
          unprocessedTimeouts.add(timeout);
   }
   // 处理取消的任务
   processCancelledTasks();
// 将newTimeout()方法中加入到待处理定时任务队列中的任务加入到指定的格子中
private void transferTimeoutsToBuckets() {
   // 每次tick只处理10w个任务,以免阻塞worker线程
   for (int i = 0; i < 100000; i++) {
       HashedWheelTimeout timeout = timeouts.poll();
       // 如果没有任务了,直接跳出循环
       if (timeout == null) {
          break;
       // 还没有放入到格子中就取消了,直接略过
       if (timeout.state() == HashedWheelTimeout.ST_CANCELLED) {
          continue;
       // 计算任务需要经过多少个tick
       long calculated = timeout.deadline / tickDuration;
       // 计算任务的轮数
       timeout.remainingRounds = (calculated - tick) / wheel.length;
       //如果任务在timeouts队列里面放久了,以至于已经过了执行时间,这个时候就使用当前tick,也就是放到当前
       final long ticks = Math.max(calculated, tick); // Ensure we don't schedule for past.
       int stopIndex = (int) (ticks & mask);
       // 将任务加入到响应的格子中
       HashedWheelBucket bucket = wheel[stopIndex];
       bucket.addTimeout(timeout);
   }
}
// 将取消的任务取出,并从格子中移除
private void processCancelledTasks() {
   for (;;) {
       HashedWheelTimeout timeout = cancelledTimeouts.poll();
       if (timeout == null) {
          // all processed
          break;
       }
       try {
```

```
timeout.remove();
       } catch (Throwable t) {
           if (logger.isWarnEnabled()) {
              logger.warn("An exception was thrown while process a cancellation task", t);
          }
       }
   }
}
* calculate goal nanoTime from startTime and current tick number,
* then wait until that goal has been reached.
* @return Long.MIN_VALUE if received a shutdown request,
* current time otherwise (with Long.MIN_VALUE changed by +1)
//sleep, 直到下次tick到来, 然后返回该次tick和启动时间之间的时长
private long waitForNextTick() {
   //下次tick的时间点,用于计算需要sleep的时间
   long deadline = tickDuration * (tick + 1);
   for (;;) {
       // 计算需要sleep的时间,之所以加999999后再除10000000,是为了保证足够的sleep时间
       // 例如: 当deadline - currentTime=2000002的时候,如果不加999999,则只睡了2ms,
       // 而2ms其实是未到达deadline这个时间点的,所有为了使上述情况能sleep足够的时间,加上999999后,会多
       final long currentTime = System.nanoTime() - startTime;
       long sleepTimeMs = (deadline - currentTime + 999999) / 1000000;
       if (sleepTimeMs <= 0) {
   // 以下为个人理解: (如有错误,欢迎大家指正)
           // 这里的意思应该是从时间轮启动到现在经过太长的时间(跨度大于292年...),以至于让1ong装不下,都
           if (currentTime == Long.MIN_VALUE) {
              return -Long.MAX_VALUE;
           } else {
              return currentTime;
           }
       }
       // Check if we run on windows, as if thats the case we will need
       // to round the sleepTime as workaround for a bug that only affect
       // the JVM if it runs on windows.
       //
       // See https://github.com/netty/netty/issues/356
       if (PlatformDependent.isWindows()) { // 这里是因为windows平台的定时调度最小单位为10ms,如果不是
           sleepTimeMs = sleepTimeMs / 10 * 10;
       }
       try {
          Thread.sleep(sleepTimeMs);
       } catch (InterruptedException ignored) {
   // 调用HashedWheelTimer.stop()时优雅退出
           if (WORKER STATE UPDATER.get(HashedWheelTimer.this) == WORKER STATE SHUTDOWN) {
              return Long.MIN VALUE;
          }
       }
```

```
}
}

public Set<Timeout> unprocessedTimeouts() {
    return Collections.unmodifiableSet(unprocessedTimeouts);
}
```

总结

通过阅读源码, 学到了很多之前不知道的知识点和注意事项。比如:

- 1. 操作数字型要考虑溢出问题
- 2. System.nanoTime() 返回值
- 3. Atomic*FieldUpdater类的运用
- 4. 一些代码设计方式
- 5. 不断优化性能, Lock Less代替Lock; Lock Free代替Lock Less
- 6. JCTool高性能队列的使用

© 2014 - 2023 芋道源码 | 总访客数 次 && 总访问量 次