

我是一段不羁的公告！

记得给芬芳这 3 个项目加油，添加一个 STAR 噢。

<https://github.com/YunaiV/SpringBoot-Labs>

<https://github.com/YunaiV/oneMail>

<https://github.com/YunaiV/ruoyi-vue-pro>

• NETTY

精尽 Netty 源码解析 —— Util 之 FastThreadLocal

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

老芬芳：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：

- 莫那一鲁道 《Netty 高性能之道 FastThreadLocal 源码分析（快且安全）》
 - 🐱 我的好基友，可以关注下他的简书。
- 暗夜君王 《【源起Netty 外传】FastThreadLocal怎么Fast? 》

为避免可能 《Netty 高性能之道 FastThreadLocal 源码分析（快且安全）》 被作者删除，笔者这里先复制一份作为备份。

666. 备份

前言

Netty 作为高性能框架，对 JDK 中的很多类都进行了封装了和优化，例如 Thread 类，Netty 使用了 FastThreadLocalRunnable 对所有 DefaultThreadFactory 创建出来的 Runnable 都进行了包装。包装的目的是 run 方法的不同，看代码：

```
public void run() {
    try {
        runnable.run();
    } finally {
        FastThreadLocal.removeAll();
    }
}
```

可以看到，多了一行 FastThreadLocal.removeAll()，众所周知，JDK 中自带的 ThreadLocal 在线程池使用环境中，有内存泄漏的风险，很明显，Netty 为了避免这个 bug，重新进行了封装，而且这个封装线程的名字叫做 FastThreadLocalRunnable，语义很明显：快速的 ThreadLocal！意思说 JDK 自带的慢喽？那我们今天就来看看到底快在哪里？对 ThreadLocal 内存泄漏不清楚或者对 ThreadLocal 不清楚的可以移步 [并发编程之 ThreadLocal 源码剖析](#)。

1. 如何使用？



测试用例



运行结果

2. 构造方法解析



构造方法

构造方法中定义了两个变量。 `index` 和 `cleanerFlagIndex`，这两个变量且都是 `int final` 的。且都是通过 `InternalThreadLocalMap.nextVariableIndex()` 方法而来。



`InternalThreadLocalMap.nextVariableIndex()` 方法



`nextIndex` 变量

该方法通过一个原子 `int` 变量自增得到。也就是说，`cleanerFlagIndex` 变量比 `index` 大1，这两个变量的作用稍后我们会看到他们如何使用。这里暂且不表。

3. set 方法解析



`set ()` 方法

该方法步骤如下：

1. 判断设置的 `value` 值是否是缺省值，如果是，则调用 `remove` 方法。
2. 如果不是，则获取当前线程的 `InternalThreadLocalMap`。然后将该 `FastThreadLocal` 对应的 `index` 下标的 `value` 替换成新的 `value`。老的 `value` 设置成缺省值。

小小的一个 `set` 方法，内部可是非常的复杂，非战斗人员请尽快撤离！

实际上，这里调用了4个方法：

1. `InternalThreadLocalMap.get()`;
2. `setKnownNotUnset(threadLocalMap, value)`;
3. `registerCleaner(threadLocalMap)`;
4. `remove()`;

让我们慢慢说道说道。

1. `InternalThreadLocalMap.get()`;

代码如下：

```
public static InternalThreadLocalMap get() {
    Thread thread = Thread.currentThread();
    if (thread instanceof FastThreadLocalThread) {
        return fastGet((FastThreadLocalThread) thread);
    } else {
        return slowGet();
    }
}
```

```

    }
}

```

首先是 `InternalThreadLocalMap` 的静态方法，方法逻辑很简单，主要是根据当前线程是否是 Netty 的 `FastThreadLocalThread` 来调用不同的方法，一个是 fast 的，一个是 slow 的（不是 Netty 的线程就是 slow 的）。哈哈，Netty 的作者命名还真是犀利。那我们就看看 `fastGet` 方法是什么？

```

private static InternalThreadLocalMap fastGet(FastThreadLocalThread thread) {
    InternalThreadLocalMap threadLocalMap = thread.threadLocalMap();
    if (threadLocalMap == null) {
        thread.setThreadLocalMap(threadLocalMap = new InternalThreadLocalMap());
    }
    return threadLocalMap;
}

```

逻辑很简单，获取当前线程的 `InternalThreadLocalMap`，如果没有，就创建一个。我们看看他的构造方法。

```

public static final Object UNSET = new Object();

private InternalThreadLocalMap() {
    super(newIndexedVariableTable());
}

private static Object[] newIndexedVariableTable() {
    Object[] array = new Object[32];
    Arrays.fill(array, UNSET);
    return array;
}

UnpaddedInternalThreadLocalMap(Object[] indexedVariables) {
    this.indexedVariables = indexedVariables;
}

```

楼主将 3 个关联的方法都放在一起了，方便查看，首先，`InternalThreadLocalMap` 调用的父类 `UnpaddedInternalThreadLocalMap` 的构造方法，并传入了一个数组，而这个数组默认大小是 32，里面填充 32 个空对象的引用。

那 `slowGet` 方法又是什么样子的呢？代码如下：

```

static final ThreadLocal<InternalThreadLocalMap> slowThreadLocalMap = new ThreadLocal<InternalThreadLocalMap>() {
    private static InternalThreadLocalMap slowGet() {
        ThreadLocal<InternalThreadLocalMap> slowThreadLocalMap = UnpaddedInternalThreadLocalMap.slowThreadLocalMap;
        InternalThreadLocalMap ret = slowThreadLocalMap.get();
        if (ret == null) {
            ret = new InternalThreadLocalMap();
            slowThreadLocalMap.set(ret);
        }
        return ret;
    }
}

```

代码还是很简单的，我们分析一下：首先使用 JDK 的 `ThreadLocal` 获取一个 Netty 的 `InternalThreadLocalMap`，如果没有就创建一个，并将这个 `InternalThreadLocalMap` 设置到 JDK 的 `ThreadLocal` 中，然后返回这个 `InternalThreadLocalMap`。从这

里可以看出，为了提高性能，Netty 还是避免使用了JDK 的 `threadLocalMap`，他的方式是曲线救国：在JDK 的 `threadLocal` 中设置 Netty 的 `InternalThreadLocalMap`，然后，这个 `InternalThreadLocalMap` 中设置 Netty 的 `FastThreadLocal`。

好，到这里，我们的 `InternalThreadLocalMap.get()` 方法就看完了，主要是获取当前线程的 `InternalThreadLocalMap`，如果没有，就创建一个，这个 `Map` 内部维护的是一个数组，和 JDK 不同，JDK 维护的是一个使用线性探测法的 `Map`，可见，从底层数据结构上，JDK 就已经输了，他们的读取速度相差很大，特别是当数据量很大的时候，Netty 的数据结构速度依然不变，而 JDK 由于使用线性探测法，速度会相应的下降。

2. `setKnownNotUnset(threadLocalMap, value);`

当 `InternalThreadLocalMap.get()` 返回了一个 `InternalThreadLocalMap`，这个时候调用 `setKnownNotUnset(threadLocalMap, value);` 方法进行操作。代码如下：

```
private boolean setKnownNotUnset(InternalThreadLocalMap threadLocalMap, V value) {
    if (threadLocalMap.setIndexedVariable(index, value)) {
        addToVariablesToRemove(threadLocalMap, this);
        return true;
    }
    return false;
}
```

看方法名称，是设置一个值，但不是 `unset`，也就是那个空对象。通过 `threadLocalMap.setIndexedVariable(index, value)` 进行设置。如果返回 `true`，则调用 `addToVariablesToRemove(threadLocalMap, this)`。这两个方法，我们一起来看看。先看第一个：

`setIndexedVariable` 方法

```
public boolean setIndexedVariable(int index, Object value) {
    Object[] lookup = indexedVariables;
    if (index < lookup.length) {
        Object oldValue = lookup[index];
        lookup[index] = value;
        return oldValue == UNSET;
    } else {
        expandIndexedVariableTableAndSet(index, value);
        return true;
    }
}
```

首先，拿到那个 32 长度的数组，如果 `FastThreadLocal` 的 `index` 属性小于数组长度，则将值设定到指定槽位。将原来槽位的值设置为空对象。如果原来的对象也是空对象，则返回 `true`，否则返回 `false`。

如果不够呢？调用 `expandIndexedVariableTableAndSet(index, value)` 方法。进入该方法查看。看方法名称是扩大索引并设置值。

```
private void expandIndexedVariableTableAndSet(int index, Object value) {
    Object[] oldArray = indexedVariables;
    final int oldCapacity = oldArray.length;
    int newCapacity = index;
    newCapacity |= newCapacity >>> 1;
    newCapacity |= newCapacity >>> 2;
    newCapacity |= newCapacity >>> 4;
    newCapacity |= newCapacity >>> 8;
    newCapacity |= newCapacity >>> 16;
    newCapacity ++;
```

```

Object[] newArray = Arrays.copyOf(oldArray, newCapacity);
Arrays.fill(newArray, oldCapacity, newArray.length, UNSET);
newArray[index] = value;
indexedVariables = newArray;
}

```

这里代码很熟悉，HashMap 中也有这样的代码，我们去看看：



HashMap 中的 tableSizeFor 方法

这段代码的作用就是按原来的容量扩容2倍。并且保证结果是2的幂次方。这里 Netty 的做法和 HashMap 一样，按照原来的容量扩容到最近的 2 的幂次方大小，比如原来32，就扩容到64，然后，将原来数组的内容填充到新数组中，剩余的填充 空对象，然后将新数组赋值给成员变量 indexedVariables。完成了一次扩容。

回到 setKnownNotUnset 方法中，setIndexedVariable 方法什么情况下会返回 true 呢？扩容了，或者没扩容，但插入的对象没有替换掉别的对象，也就是原槽位是空对象。换句话说，只有更新了对象才会返回 false。

也就是说，当新增了对象的时候，会调用 addToVariablesToRemove 方法，如同方法名，添加变量然后删除。我们看看 addToVariablesToRemove(threadLocalMap, this) 方法逻辑：

```

private static void addToVariablesToRemove(InternalThreadLocalMap threadLocalMap, FastThreadLocal<?> v) {
    // 该变量是 static final 的，因此通常是 0
    Object v = threadLocalMap.indexedVariable(variablesToRemoveIndex);
    Set<FastThreadLocal<?>> variablesToRemove;
    if (v == InternalThreadLocalMap.UNSET || v == null) {
        // 创建一个基于 IdentityHashMap 的 Set，泛型是 FastThreadLocal
        variablesToRemove = Collections.newSetFromMap(new IdentityHashMap<FastThreadLocal<?>, Boolean>());
        // 将这个 Set 放到这个 Map 数组的下标 0 处
        threadLocalMap.setIndexedVariable(variablesToRemoveIndex, variablesToRemove);
    } else {
        // 如果拿到的不是 UNSET，说明这是第二次操作了，因此可以强转为 Set
        variablesToRemove = (Set<FastThreadLocal<?>>) v;
    }

    // 最后的目的是将 FastThreadLocal 放置到 Set 中
    variablesToRemove.add(variable);
}

```

这个方法的目的就是将 FastThreadLocal 对象保存到一个 Set 中，因为 Netty 的 Map 只是一个数组，没有键，所以保存到一个 Set 中，这样就可以判断是否 set 过这个 map，例如 Netty 的 isSet 方法就是根据这个判断的。

说完了 setKnownNotUnset 方法，我们再说说 registerCleaner 方法。

3. registerCleaner(threadLocalMap);

这个方法可以说有点复杂了，请耐住性子，这里是 ftl (FastThreadLocal) 的精髓。

首先说下该方法的作用：将这个 ftl 注册到一个 清理线程 中，当 thread 对象被 gc 的时候，则会自动清理掉 ftl，防止 JDK 的内存泄漏问题。

让我们进入该方法查看：

```

private void registerCleaner(final InternalThreadLocalMap threadLocalMap) {
    Thread current = Thread.currentThread();
}

```

```

    if (FastThreadLocalThread.willCleanupFastThreadLocals(current) ||
        threadLocalMap.indexedVariable(cleanerFlagIndex) != InternalThreadLocalMap.UNSET) {
        return;
    }
    threadLocalMap.setIndexedVariable(cleanerFlagIndex, Boolean.TRUE);
    ObjectCleaner.register(current, new Runnable() {
        public void run() {
            remove(threadLocalMap);
        }
    });
}

```

楼主删除了源码中的注释，我们来好好说说这个方法：

1. 获取当前线程，如果当前线程是 `FastThreadLocalThread` 类型 且 `cleanupFastThreadLocals` 是 `true`，则返回 `true`，直接 `return`。也就是说，Netty 线程池里面创建的线程都符合这条件，只有用户自定义的线程池不符合。当然还有一个条件：如果这个 `ftl` 的 `index + 1` 在 `map` 中的值不是空对象，则已经注册过了，也直接 `return`，不再重复注册。
2. 当不符合上面的条件的时候，将 `Map` 中对应的 `ftl` 的 `index + 1` 位置的值设置为 `TRUE`。根据上面的判断，防止重复注册。
3. 调用 `ObjectCleaner` 的 `register` 方法，注册一个任务，任务的内容就是调用 `remove` 方法，删除 `ftl` 在 `map` 中的对象和相应的内容。

问题来了，怎么注册的呢？为什么还带着一个 `current` 当前线程呢？

我们看看源码：

```

public static void register(Object object, Runnable cleanupTask) {
    AutomaticCleanerReference reference = new AutomaticCleanerReference(object,
        ObjectUtil.checkNotNull(cleanupTask, "cleanupTask"));
    LIVE_SET.add(reference);

    // Check if there is already a cleaner running.
    if (CLEANER_RUNNING.compareAndSet(false, true)) {
        final Thread cleanupThread = new FastThreadLocalThread(CLEANER_TASK);
        cleanupThread.setPriority(Thread.MIN_PRIORITY);
        AccessController.doPrivileged(new PrivilegedAction<Void>() {
            public Void run() {
                cleanupThread.setContextClassLoader(null);
                return null;
            }
        });
        cleanupThread.setName(CLEANER_THREAD_NAME);
        cleanupThread.setDaemon(true);
        cleanupThread.start();
    }
}

```

首先创建一个 `AutomaticCleanerReference` 自动清洁对象，继承了 `WeakReference`，先不看他的构造方法，先看下面，将这个构造好的实例放入到 `LIVE_SET` 中，实际上，这是一个 Netty 封装的 `ConcurrentSet`，然后判断清除线程是否在运行。如果没有，并且 CAS 改状态成功。就创建一个线程，任务是定义好的 `CLEANER_TASK`，线程优先级是最低，上下文类加载器是 `null`，名字是 `objectCleanerThread`，并且是后台线程。然后启动这个线程。运行 `CLEANER_TASK`。

一步一步来看看。

首先 AutomaticCleanerReference 的构造方法如下：

```
private static final ReferenceQueue<Object> REFERENCE_QUEUE = new ReferenceQueue<Object>();

AutomaticCleanerReference(Object referent, Runnable cleanupTask) {
    super(referent, REFERENCE_QUEUE);
    this.cleanupTask = cleanupTask;
}

void cleanup() {
    cleanupTask.run();
}
```

ReferenceQueue 的作用是，当对象被回收的时候，会将这个对象添加进这个队列，就可以跟踪这个对象。设置可以复活这个对象。也就是说，当这个 Thread 对象被回收的时候，会将这个对象放进这个引用队列，放进入干嘛呢？什么时候取出来呢？我们看看什么时候取出来：

代码如下：

```
private static final Runnable CLEANER_TASK = new Runnable() {
    @Override
    public void run() {
        for (;;) {
            while (!LIVE_SET.isEmpty()) {
                final AutomaticCleanerReference reference = (AutomaticCleanerReference) REFERENCE_QUEUE.poll();

                if (reference != null) {
                    try {
                        reference.cleanup();
                    } catch (Throwable ignored) {}
                    LIVE_SET.remove(reference);
                }
            }
            CLEANER_RUNNING.set(false);
            if (LIVE_SET.isEmpty() || !CLEANER_RUNNING.compareAndSet(false, true)) {
                break;
            }
        }
    }
};
```

巧了！！！！正是 CLEANER_TASK 在使用这个 ReferenceQueue！！！！别激动，我们还是慢慢看看这个任务到底是做什么的：

1. 死循环，如果 ConcurrentSet 不是空（还记得我们将 AutomaticCleanerReference 放进这里吗），尝试从 REFERENCE_QUEUE 中取出 AutomaticCleanerReference，也就是我们刚刚放进入的。这是标准的跟踪 GC 对象的做法。因为当一个对象被 GC 时，会将保证这个对象的 Reference 放进指定的引用队列，这是 JVM 做的。
2. 如果不是空，就调用应用的 cleanUp 方法，也就是我们传进去的任务，什么任务？就是那个调用 fl 的 remove 方法的任务。随后从 Set 中删除这个引用。
3. 如果 Set 是空的话，将清理线程状态（原子变量）设置成 false。
4. 继续判断，如果 Set 还是空，或者 Set 不是空且设置 CAS 设置状态为 true 失败（说明其他线程改了这个状态）则跳出循环，结束线程。

有点懵？那我们就好好总结这里为什么这么做：

当我们在一个非 **Netty** 线程池创建的线程中使用 **ftl** 的时候，**Netty** 会注册一个垃圾清理线程（因为 **Netty** 线程池创建的线程最终都会执行 **removeAll** 方法，不会出现内存泄漏），用于清理这个线程这个 **ftl** 变量，从上面的代码中，我们知道，非 **Netty** 线程如果使用 **ftl**，**Netty** 仍然会借助 **JDK** 的 **ThreadLocal**，只是只借用一个槽位，放置 **Netty** 的 **Map**，**Map** 中再放置 **Netty** 的 **ftl**。所以，在使用线程池的情况下可能会出现内存泄漏。**Netty** 为了解决这个问题，在每次使用新的 **ftl** 的时候，都将这个 **ftl** 注册到和线程对象绑定到一个 **GC** 引用上，当这个线程对象被回收的时候，也会顺便清理掉他的 **Map** 中的所有 **ftl**，解决了该问题，就像解决 **JDK Nio bug** 一样。

好，到这里，**Netty** 的 **FastThreadLocal** 的精华我们基本就全部吸取了。**ftl** 不仅快，而且安全。快在使用数组代替线性探测法的 **Map**，安全在每次线程回收的时候都清理 **ftl**，不用担心内存泄漏。

剩下的方法都是很简单的。我们一起看完吧

4. remove();

每次 **Set** 一个空对象的时候，就是调用 **remove** 方法，我们看看该方法，源码如下：

```
public final void remove() {
    remove(InternalThreadLocalMap.getIfSet());
}

public static InternalThreadLocalMap getIfSet() {
    Thread thread = Thread.currentThread();
    if (thread instanceof FastThreadLocalThread) {
        return ((FastThreadLocalThread) thread).threadLocalMap();
    }
    return slowThreadLocalMap.get();
}

public final void remove(InternalThreadLocalMap threadLocalMap) {
    if (threadLocalMap == null) {
        return;
    }
    // 删除并返回 Map 数组中当前 ThreadLocal index 对应的 value
    Object v = threadLocalMap.removeIndexedVariable(index);
    // 从 Map 数组下标 0 的位置取出 Set，并删除当前的 ThreadLocal
    removeFromVariablesToRemove(threadLocalMap, this);

    if (v != InternalThreadLocalMap.UNSET) {
        try {
            // 默认啥也不做，用户可以继承 FastThreadLocal 重定义这个方法。
            onRemoval((V) v);
        } catch (Exception e) {
```



```
        PlatformDependent.throwException(e);  
    }  
}  
}
```

楼主将这3个方法都合并在了一起，首先获取当前线程的 `threadLocalMap`，然后就像注释中写的：删除 `ftl` 对应下标中 `map` 的 `value`，然后删除 `map` 下标0 处 `Set` 中的 `ftl`。防止 `isSet` 方法误判。最后，如果用户重写了 `onRemoval` 方法，就调用，默认是个空方法。用户可以重写 `onRemoval` 方法和 `initialize` 方法。

4. get 方法解析

get 方法就更简单了，代码如下：

```
public final V get() {  
    InternalThreadLocalMap threadLocalMap = InternalThreadLocalMap.get();  
    Object v = threadLocalMap.indexedVariable(index);  
    if (v != InternalThreadLocalMap.UNSET) {  
        return (V) v;  
    }  
  
    V value = initialize(threadLocalMap);  
    registerCleaner(threadLocalMap);  
    return value;  
}
```

首先获取当前线程的 `map`，然后根据 `ftl` 的 `index` 获取 `value`，然后返回，如果是空对象，也就是没有设置，则通过 `initialize` 返回，`initialize` 方法会将返回值设置到 `map` 的槽位中，并放进 `Set` 中。最后，尝试注册一个清洁器。

5. remove All方法解析

这个方法在 `Netty` 的默认线程的 `finally` 块中调用。代码如下：

```
public static void removeAll() {
    InternalThreadLocalMap threadLocalMap = InternalThreadLocalMap.getIfSet();
    if (threadLocalMap == null) {
        return;
    }

    try {
        Object v = threadLocalMap.indexedVariable(variablesToRemoveIndex);
        if (v != null && v != InternalThreadLocalMap.UNSET) {
            @SuppressWarnings("unchecked")
            Set<FastThreadLocal<?>> variablesToRemove = (Set<FastThreadLocal<?>>) v;
            FastThreadLocal<?>[] variablesToRemoveArray =
                variablesToRemove.toArray(new FastThreadLocal[variablesToRemove.size()]);
            for (FastThreadLocal<?> tlv: variablesToRemoveArray) {
                tlv.remove(threadLocalMap);
            }
        }
    } finally {
        InternalThreadLocalMap.remove();
    }
}
```

非常简单，首先获取当前线程map，然后获取 Set，将 Set 转成数组，遍历数组，调用 ftl 的 remove 方法。最后，删除线程中的 map 属性。

总结

现在我们来总结一下 FastThreadLocal。

之所以称之为 Fast，因为没有使用 JDK 的使用线性探测法的 Map，如果你使用的是 Netty 线程池工厂创建的线程，搭配 Netty 的 ftl，性能非常好，如果你使用自定义的线程，搭配 ftl，性能也会比 JDK 的好，注意：ftl 没有 JDK 的内存泄露的风险。

但做到这些不是没有代价的，由于每一个 ftl 都是一个唯一的下标，而这个下标是每次创建一个 ftl 对象都是递增 2，当你的下标很大，你的线程中的 Map 相应的也要增大，可以想象，如果创建了海量的 ftl 对象，这个数组的浪费是非常客观的。很明显，这是一种空间换时间的做法。

通常，ftl 都是静态对象，所以不会有我们假设的那么多。如果使用不当，确实会浪费大量内存。

但这个风险带来的好处是明显的，在楼主的机器上测试，ftl 的读取性能是 JDK 的 5 倍左右，写入的速度也要快 20% 左右。

FastThreadLocal 人如其名，快且安全！

今天就到这里，good luck！！！！