

18 Netty的ByteBuf是如何支持堆内存非池化实现的

更新时间：2020-08-03 09:47:07



“

虚心使人进步，骄傲使人落后。——毛泽东

”

前言

你好，我是彤哥。

上一节，我们一起再次深入学习了 Java 原生的 `ByteBuffer`，并从源码级别对其进行了完整的剖析，`ByteBuffer` 从实现方式上分成 `HeapByteBuffer` 和 `DirectByteBuffer` 两种内存实现方式，`HeapByteBuffer` 底层使用 `byte` 数组存储数据，`DirectByteBuffer` 底层使用 `unsafe` 操作直接内存。通过源码的学习，我们还进一步掌握了很多 Java 中的高阶知识，有了很大的收获。

如果说 Java 中 `ByteBuffer` 的实现方式用精巧来形容，那么，Netty 中的 `ByteBuf` 可以用精妙来形容，它有哪些妙之处呢？我想用一词概括它的精妙之处 —— 高效易用。

问题

通过上一节的学习，我们知道，Java 原生的 `Buffer` 有三种不同的分类方式：按数据类型、按内存实现方式、按读写方式，可以分成不同的 `Buffer`。那么，今天，我想问：

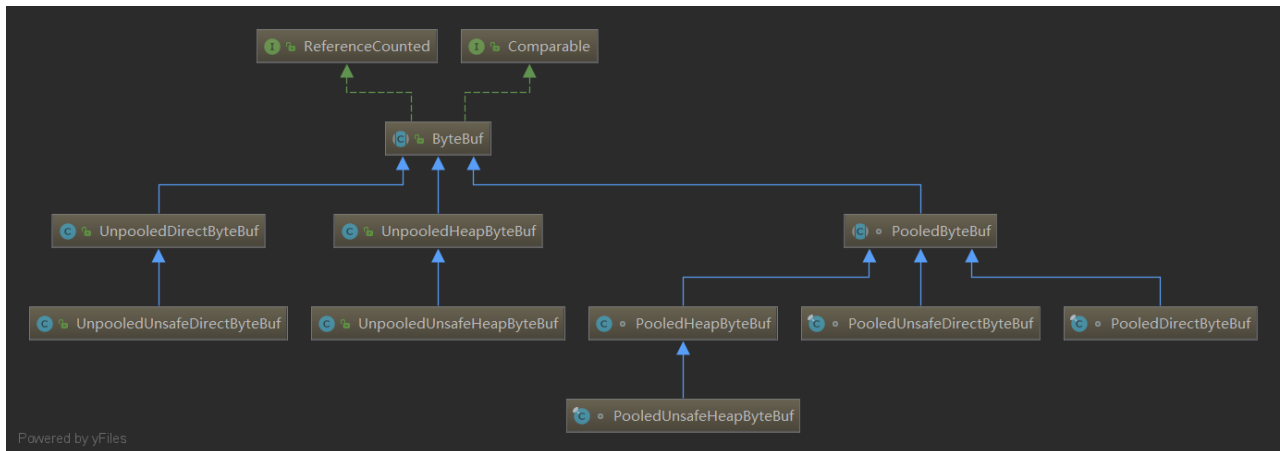
1. Netty 中的 `ByteBuf` 有没有兄弟类呢，即 `CharBuf` 等？
2. Netty 中的 `ByteBuf` 有哪些分类方式？
3. Netty 中的 `ByteBuf` 各种实现方式的底层原理是什么？

掌握这几个问题，相信你一定对 `ByteBuf` 有一个全面的认识。

今天的学习，我们还是遵循上一节的方法 —— 从宏观到微观，一步一步深入剖析，好了，让我们进入今天的学习吧。

宏观分析 ByteBuf

继承体系



从继承体系上看，ByteBuf 有八个主要实现类，这八个实现类又可以按三个维度来划分：

1. 内存实现方式：Heap 和 Direct；
2. 池化与否：Pooled 和 Unpooled；
3. Unsafe 与否：Unsafe 和 Safe（类名不带 Unsafe 的即为 Safe）；

ByteBuf 并没有类似于 CharBuf、IntBuf 这样的兄弟类。

经过上一节的学习，内存实现方式这个维度我们都比较熟悉了，另外两个维度对于我们可能就比较懵了：

1. 池化，这里的池跟线程池、数据库连接池是一样的概念吗？ByteBuf 如何池化？
2. Unsafe，这里的 Unsafe 跟 Java 原生的 Unsafe 有关系吗？上一节不是说 DirectByteBuffer 底层就是通过 Unsafe 操作直接内存实现的吗？这里的 Unsafe 又是几个意思？

先把这些问题记录下来，一步一步来，我们再来看看 ByteBuf 这个类的结构。

类结构

类结构主要包含字段和方法，ByteBuf 作为一个抽象类，没有任何字段，大致浏览一下它的方法，主要可以分成三大类：

1. writeXxx()/readXxx()：写入、读取数据
2. setXxx()/getXxx()：根据索引写入、读取数据
3. 其它：返回 ByteBuf 的状态、遍历等方法，比如返回容量、是否可读等方法

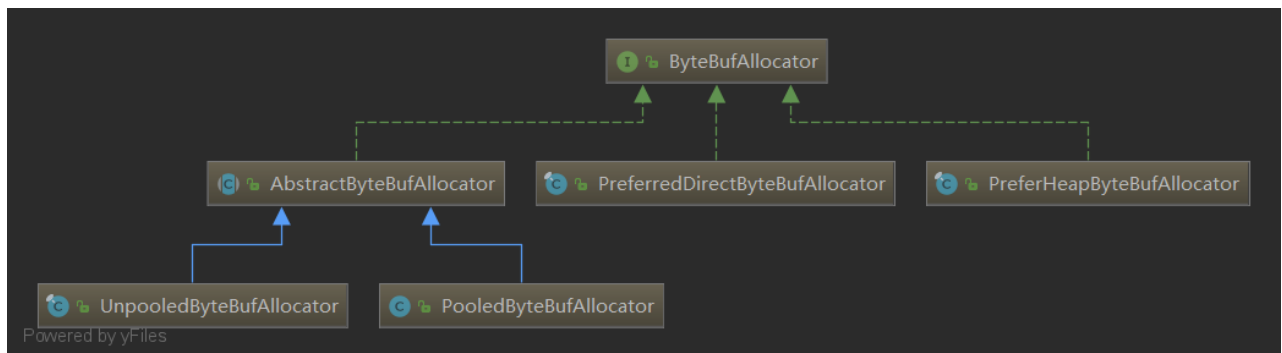
在这些方法中，有一个方法比较亮眼，即：

```
public abstract ByteBufAllocator alloc();
```

OK，这是我们找到的一个突破口，从类名 `ByteBufAllocator` 可以看出它是 `ByteBuf` 的分配器，什么是分配器呢？它类似于我们常说的工厂模式，用来创建 `ByteBuf` 的地方。

此时，我们需要简单浏览一下 `ByteBufAllocator` 的继承体系和类结构，即宏观分析一下。

`ByteBufAllocator` 的继承体系



我们可以把上图分解成左右两个部分来看，左半边是以 `Pooled/Unpooled` 为划分标准，右半边是以 `Heap/Direct` 为划分标准，这是跟 `ByteBuf` 本身的分类方式差不多嘛？实际上是不是这样呢？

很遗憾，并不是这样，再仔细观察一下右边两个类的名字，一个是以 `Preferred` 开头，一个是以 `Prefer` 开头，可见这两个类不是出自同一人之手，或者不是同一人同一时间写的。

通过这个切入点，再仔细观察一下，会发现 `UnpooledByteBufAllocator` 和 `PooledByteBufAllocator` 位于核心库 `netty-buffer` 中，而 `PreferHeapByteBufAllocator` 位于核心库 `netty-transport` 中，而 `PreferredDirectByteBufAllocator` 位于库 `transport-native-unix-common` 中。

再大概浏览一下四个类中的代码，可以发现，`UnpooledByteBufAllocator` 和 `PooledByteBufAllocator` 类中默认都是偏向于使用 `Direct` 的方式创建 `ByteBuf`，而 `PreferHeapByteBufAllocator` 和 `PreferredDirectByteBufAllocator` 中保存了 `ByteBufAllocator` 的实例，其实真正干活还是交给 `UnpooledByteBufAllocator` 或者 `PooledByteBufAllocator` 类来实现的，这是设计模式中的装饰器模式的用法。

```
// 使用池化技术
public class PooledByteBufAllocator extends AbstractByteBufAllocator implements ByteBufAllocatorMetricProvider {
    public static final PooledByteBufAllocator DEFAULT =
        new PooledByteBufAllocator(PlatformDependent.directBufferPreferred());
    // 省略其它代码
}

// 不使用池化技术
public final class UnpooledByteBufAllocator extends AbstractByteBufAllocator implements ByteBufAllocatorMetricProvider {
    public static final UnpooledByteBufAllocator DEFAULT =
        new UnpooledByteBufAllocator(PlatformDependent.directBufferPreferred());
    // 省略其它代码
}

// 更偏向于使用堆内存
public final class PreferHeapByteBufAllocator implements ByteBufAllocator {
    private final ByteBufAllocator allocator;
    // 省略其它代码
}

// 更偏向于使用直接内存
public final class PreferredDirectByteBufAllocator implements ByteBufAllocator {
    private ByteBufAllocator allocator;
    // 省略其它代码
}
```

所以，我大胆猜测，一开始 **Netty** 的作者只提供了 **UnpooledByteBufAllocator** 和 **PooledByteBufAllocator** 这两种创建 **ByteBuf** 的分配器，而 **PreferHeapByteBufAllocator** 和 **PreferredDirectByteBufAllocator** 是后面写的，且不是同一个作者写的，或者不是同一时间写的。

好了，我们再来看看 **ByteBufAllocator** 这个接口的结构。

ByteBufAllocator 的结构

这里我列出几个比较重要的方法，还有一个常量：

```
public interface ByteBufAllocator {
    // 默认的分配器，除非显式地配成unpooled，否则使用pooled
    ByteBufAllocator DEFAULT = ByteBufUtil.DEFAULT_ALLOCATOR;

    // 创建一个ByteBuf，看具体的实现方式决定创建的是direct的还是heap的
    ByteBuf buffer();
    ByteBuf buffer(int initialCapacity);
    ByteBuf buffer(int initialCapacity, int maxCapacity);

    // 创建一个heap类型的ByteBuf
    ByteBuf heapBuffer();
    ByteBuf heapBuffer(int initialCapacity);
    ByteBuf heapBuffer(int initialCapacity, int maxCapacity);

    // 创建一个direct的ByteBuf
    ByteBuf directBuffer();
    ByteBuf directBuffer(int initialCapacity);
    ByteBuf directBuffer(int initialCapacity, int maxCapacity);

    // 省略其它方法
}
```

有这几个方法，完全够我们使用了，通过观察可以发现，每种方法都提供了三种重载方式，且参数的变化是跟容量相关的，所以，我们是否可以大胆猜测：其实，**ByteBuf** 是支持扩容的呢？

支不支持扩容呢？下面进入我们的微观分析阶段。

微观分析 **ByteBuf**

通过宏观分析，我们知道 **ByteBuf** 有 8 个主要实现类，我们又知道，可以通过 **ByteBufAllocator** 来创建不同类型的 **ByteBuf**，但是，并没有看到跟 **Unsafe** 相关的代码，这是一个问题，等待我们去挖掘。

所以，我们先从简单的 **Unpooled** 和 **Heap** 入手，这样怎么写调试用例呢？其实很简单，请看：

```

public class ByteBufTest {
    public static void main(String[] args) {
        // 1. 参数是preferDirect，即是否偏向于使用直接内存
        UnpooledByteBufAllocator allocator = new UnpooledByteBufAllocator(false);

        // 2. 创建一个非池化基于堆内存的ByteBuf
        ByteBuf byteBuf = allocator.heapBuffer();

        // 3. 写入数据
        byteBuf.writeInt(1);
        byteBuf.writeInt(2);
        byteBuf.writeInt(3);

        // 4. 读取数据
        System.out.println(byteBuf.readInt());
        System.out.println(byteBuf.readInt());
        System.out.println(byteBuf.readInt());
    }
}

```

这个调试用例，我将分成 4 个部分来进行源码级别的剖析：

1. 创建 `ByteBufAllocator` 的过程；
2. 创建 `heapByteBuf` 的过程；
3. 写入数据的过程；
4. 读取数据的过程；

首先，让我们看看创建 `ByteBufAllocator` 的过程：

```

// 参数1preferDirect表示是否偏向于使用直接内存
// 这里我们传的是false
public UnpooledByteBufAllocator(boolean preferDirect) {
    this(preferDirect, false);
}
// 参数2表示是否禁用内存泄漏检测，先跳过
public UnpooledByteBufAllocator(boolean preferDirect, boolean disableLeakDetector) {
    this(preferDirect, disableLeakDetector, PlatformDependent.useDirectBufferNoCleaner());
}
// 参数3表示是否尝试没有Cleaner的构造方法，这个是什么意思呢？
public UnpooledByteBufAllocator(boolean preferDirect, boolean disableLeakDetector, boolean tryNoCleaner) {
    super(preferDirect);
    this.disableLeakDetector = disableLeakDetector;
    noCleaner = tryNoCleaner && PlatformDependent.hasUnsafe()
        && PlatformDependent.hasDirectBufferNoCleanerConstructor();
}
// 调用父类的构造方法
protected AbstractByteBufAllocator(boolean preferDirect) {
    // 如果偏向于直接内存且平台有Unsafe，则默认使用直接内存
    // 这里的Unsafe是Java原生的Unsafe吗？
    directByDefault = preferDirect && PlatformDependent.hasUnsafe();
    emptyBuf = new EmptyByteBuf(this);
}

```

这段代码看着是不是很费劲？那就对了。这段代码主要是用来判断当前运行的 `JDK` 平台是否支持相关的功能，比如直接内存，并不是说这里传了 `preferDirect=true`，最后就一定创建直接内存形式的 `ByteBuf` 给我们。说句不好听的，你喜欢是你的事，支不支持是我的事。

为什么会有平台是否支持的判断呢？归纳起来主要有三个原因：

1. `JDK` 各版本之间并不完全兼容。比如低版本的 `JDK` 可能就不支持使用直接内存。

2. 不同的设备支持的功能不一样。我们知道，Java 程序是 `write once, run anywhere`，这其实是各个平台级别的 JDK 底层给我们做了很多兼容，有的平台可能就不支持直接内存，比如安卓可能就不支持直接内存。
3. 不同类型的 JDK 支持的功能不一样。目前比较主流的有两大阵营——OracleJDK 和 OpenJDK，OracleJDK 是功能最齐全的，OpenJDK 相对来说会缺失一些功能。

所以，Netty 把这些细节都给我们考虑在内了，它会检测当前运行的平台是否支持某些功能，然后做出最好的优化让程序可以继续运行。比如，我们如果直接使用 Java 原生的方法创建了一个 `DirectByteBuffer`，可能换一个平台就无法运行，但是，使用 Netty 不会出现这种情况，它可能会退化成 `HeapByteBuffer`，让程序可以继续运行。如果这部分判断让我们自己来写呢，那肯定是不现实的，我们不可能把每个平台不同设备不同类型的 JDK 全部研究一遍。

然而，它是怎么检测的呢？比如 `PlatformDependent.hasUnsafe()` 这个方法内部到底做了哪些判断呢？让我们一起来看一看：

```
public static boolean hasUnsafe() {  
    return UNSAFE_UNAVAILABILITY_CAUSE == null;  
}
```

这里只是简单地判断了一下 `UNSAFE_UNAVAILABILITY_CAUSE` 是否为 `null`，这个变量又是什么？

在 IDEA 中，按住 CTRL 键鼠标点击一下，可以定位到这个变量声明的地方：

```
public final class PlatformDependent {  
    private static final Throwable UNSAFE_UNAVAILABILITY_CAUSE = unsafeUnavailabilityCause0();  
    // 省略其它代码  
}
```

OK，可以看到，这里是通过一个方法返回的，跟踪进去：


```

// 返回不支持Unsafe的原因
private static Throwable unsafeUnavailabilityCause0() {
    // 如果是安卓，直接抛出不支持的异常
    if (isAndroid()) {
        logger.debug("sun.misc.Unsafe: unavailable (Android)");
        return new UnsupportedOperationException("sun.misc.Unsafe: unavailable (Android)");
    }

    // 如果是IKVM.NET，直接抛出不支持的异常
    if (isIkvmDotNet()) {
        logger.debug("sun.misc.Unsafe: unavailable (IKVM.NET)");
        return new UnsupportedOperationException("sun.misc.Unsafe: unavailable (IKVM.NET)");
    }

    // 通过PlatformDependent0.getUnsafeUnavailabilityCause()判断是否支持Unsafe
    Throwable cause = PlatformDependent0.getUnsafeUnavailabilityCause();
    // 如果有原因，直接返回
    if (cause != null) {
        return cause;
    }

    try {
        // 再判断是否有Unsafe
        boolean hasUnsafe = PlatformDependent0.hasUnsafe();
        logger.debug("sun.misc.Unsafe: {}", hasUnsafe ? "available" : "unavailable");
        return hasUnsafe ? null : PlatformDependent0.getUnsafeUnavailabilityCause();
    } catch (Throwable t) {
        logger.trace("Could not determine if Unsafe is available", t);
        // Probably failed to initialize PlatformDependent0.
        return new UnsupportedOperationException("Could not determine if Unsafe is available", t);
    }
}

```

最后，到 `PlatformDependent0` 这个类中，实际上，是在它的静态块中进行判断的（删减了许多代码）：

```

// io.netty.util.internal.PlatformDependent0#getUnsafeUnavailabilityCause
static Throwable getUnsafeUnavailabilityCause() {
    // 这个变量是在下面这个静态块中赋值的
    return UNSAFE_UNAVAILABILITY_CAUSE;
}
static {
    // 是否显式地关闭unsafe, 通过参数io.netty.noUnsafe控制
    if ((unsafeUnavailabilityCause = EXPLICIT_NO_UNSAFE_CAUSE) != null) {
        direct = null;
        addressField = null;
        unsafe = null;
        internalUnsafe = null;
    } else {
        // 创建一个Java原生的DirectByteBuffer后面使用
        direct = ByteBuffer.allocateDirect(1);

        // 尝试获取Unsafe的字段theUnsafe
        final Field unsafeField = Unsafe.class.getDeclaredField("theUnsafe");

        // 尝试获取copyMemory()方法
        final Unsafe getClass().getDeclaredMethod(
            "copyMemory", Object.class, long.class, Object.class, long.class, long.class);

        // 尝试获取DirectByteBuffer中的address字段（实际是在其父类Buffer中）
        // 这个address是专门用来存储直接内存的地址的
        final Field field = Buffer.class.getDeclaredField("address");
        final long offset = finalUnsafe.objectFieldOffset(field);
        final long address = finalUnsafe.getLong(direct, offset);

        // 上面方法的返回值
        UNSAFE_UNAVAILABILITY_CAUSE = unsafeUnavailabilityCause;
    }
    // 省略其它代码
}
}

```

首先，会检测我们是否显式地关闭了 `Unsafe`，即通过参数 `io.netty.noUnsafe` 控制的，其实，`Netty` 中很多场景都是可以通过参数显式地控制的，但是，一般我们也没有必要去修改默认配置，因为 `Netty` 给我们的默认配置已经足够好了。

然后，会尝试反射访问 `Unsafe` 中的属性 `theUnsafe` 和方法 `copyMemory`，其中，`theUnsafe` 是我们获得 `Unsafe` 实例的唯一方法，因为这个类是 `Java` 核心类，有非常严格的权限控制，我们只能通过这种方式获得其实例。

最后，会反射获取 `DirectByteBuffer` 中的 `address` 属性，这个 `address` 是定义在其父类 `Buffer` 中的。

如果上面三步都成功了，才能宣判我们可以正确地使用 `Unsafe` 了，当然了，这个 `Unsafe` 就是 `Java` 原生的那个 `Unsafe`。

另外，前面看到的 `PlatformDependent.hasDirectBufferNoCleanerConstructor()` 最终也是在这个静态块中判断的，原理都差不多，无非是通过反射判断某个方法或者属性存不存在，有兴趣的同学可以研究下。

好了，接下来，我们来看看创建 `HeapByteBuffer` 的过程吧，即 `ByteBuf byteBuf = allocator.heapBuffer();`：


```

@Override
public ByteBuf heapBuffer() {
    // DEFAULT_INITIAL_CAPACITY = 256
    // DEFAULT_MAX_CAPACITY = Integer.MAX_VALUE = 2147483647
    return heapBuffer(DEFAULT_INITIAL_CAPACITY, DEFAULT_MAX_CAPACITY);
}

@Override
public ByteBuf heapBuffer(int initialCapacity, int maxCapacity) {
    if (initialCapacity == 0 && maxCapacity == 0) {
        return emptyBuf;
    }
    // 检查这两个容量是否合规
    validate(initialCapacity, maxCapacity);
    return newHeapBuffer(initialCapacity, maxCapacity);
}

@Override
protected ByteBuf newHeapBuffer(int initialCapacity, int maxCapacity) {
    // 根据是否可以使用Unsafe创建不同的类型
    return PlatformDependent.hasUnsafe() ?
        new InstrumentedUnpooledUnsafeHeapByteBuf(this, initialCapacity, maxCapacity) :
        new InstrumentedUnpooledHeapByteBuf(this, initialCapacity, maxCapacity);
}

```

看到这里你可能会有一些疑问：

1. 原来 **Unsafe** 是在最后一步这里才真正用到，但是，**Unsafe** 不是用来操作直接内存的吗？我们这里创建的是基于堆内存的，它有什么意义呢？
2. 为什么创建的不是我们上面介绍的 8 种类型呢，而是它们的子类？
3. 这里有两个容量，难道 **Netty** 中的 **ByteBuf** 可以支持扩容？

OK，我们先回答第二个问题，为什么创建的是 **InstrumentedUnpooledHeapByteBuf** 或者 **InstrumentedUnpooledUnsafeHeapByteBuf** 类的对象呢？

首先，我们要理解 **Instrumented** 这个单词的含义，直接查它的意思是指 **乐器、仪器、工具**，这个词更偏向于指法律、艺术、科学方面的工具或者器械，不过，这些可能还是跟我们这里的意思没有太大关系，最后，我找到了一段对这个单词的英文解释：

the semantic role of the entity (usually inanimate) that the agent uses to perform an action or start a process

正所谓是，每个单词都认识，连一起就都不认识了，其实，也不用全认识，认识一个单词即可 —— **agent** —— 代理的意思，这个代理跟 **Proxy** 比较类似，不过有一点区别，像我们常用的代理（**Proxy**）都是方法级别的，而这个代理（**Agent/Instrument**）一般是指类级别的代理，它会代理整个类。好吧，还是比较懵，那就当成一样的吧也无所谓。

其实，在 **Java** 和 **Spring** 中也分别有 **Instrument** 一说，在 **Spring** 中，也可以把它看成是 **AOP** 的一种方式，有兴趣的同学可以面向搜索引擎学习一下。

问题又来了，为什么要使用 **Instrument** 做一层代理呢？那肯定是对原有功能进行了一些增强，至于做了哪些增强，我们接着看。

因为我使用的是 `win8` `JDK8`，天生就是支持 `Unsafe` 的，所以，在我的电脑上创建的就是 `InstrumentedUnpooledUnsafeHeapByteBuf` 的对象，让我们继续跟下去：

```
InstrumentedUnpooledUnsafeHeapByteBuf(UnpooledByteBufAllocator alloc, int initialCapacity, int maxCapacity) {
    // 调用父类的构造方法
    super(alloc, initialCapacity, maxCapacity);
}

public UnpooledUnsafeHeapByteBuf(ByteBufAllocator alloc, int initialCapacity, int maxCapacity) {
    // 调用父类的构造方法
    super(alloc, initialCapacity, maxCapacity);
}

public UnpooledHeapByteBuf(ByteBufAllocator alloc, int initialCapacity, int maxCapacity) {
    // 这个父类构造方法里没什么重要的东西，不断续往里跟了
    super(maxCapacity);

    // 检查两个容量
    if (initialCapacity > maxCapacity) {
        throw new IllegalArgumentException(String.format(
            "initialCapacity(%d) > maxCapacity(%d)", initialCapacity, maxCapacity));
    }

    this.alloc = checkNotNull(alloc, "alloc");
    // 调用allocateArray创建了一个byte数组，并保存起来
    setArray(allocateArray(initialCapacity));
    // 初始化readIndex和writeIndex为0
    setIndex(0, 0);
}

// InstrumentedUnpooledUnsafeHeapByteBuf#allocateArray
// 这个方法就是做了增强的方法
@Override
protected byte[] allocateArray(int initialCapacity) {
    byte[] bytes = super.allocateArray(initialCapacity);
    // 增强的地方
    ((UnpooledByteBufAllocator) alloc()).incrementHeap(bytes.length);
    return bytes;
}
```

到这里就比较清楚了，`UnpooledUnsafeHeapByteBuf` 底层还是使用的 `Java` 原生的 `byte` 数组来实现的，至于这里增强的方法，其实是加入了监控，打开 `InstrumentedUnpooledUnsafeHeapByteBuf` 这个类，你会发现，它里面还有另一个方法叫作 `freeArray()`，它做的增强即：当创建 `byte` 数组的时候记录下来分配的堆内存大小，当释放 `byte` 数组的时候将其占用的堆内存大小相应减少。这样就起来了监控的目的，即 `Netty` 可以监控进程中所有的 `UnpooledUnsafeHeapByteBuf` 到底占用了多少堆内存，方便出问题时进行排查，当然，也可以用于提前发现内存泄漏等问题。

OK，经过前面的过程，我们终于创建了一个 `UnpooledUnsafeHeapByteBuf` 对象，接下来我们再来看看写入数据的过程吧，即 `byteBuf.writeInt(1)`；这行代码，继续跟踪进去：

```

@Override
public ByteBuf writeInt(int value) {
    // 一个int等于4个字节
    // 检查是否可写，里面会做扩容相关的操作，
    // 最终会调用allocateArray()分配一个新的数组，并把旧数组的数据拷贝到新数组
    // 且调用freeArray()把旧数组释放，当然，此时也会改变上面提到的监控的数值
    ensureWritable0(4);
    // 在写索引的位置开始写入值
    _setInt(writerIndex, value);
    // 写索引加4
    writerIndex += 4;
    return this;
}
@Override
protected void _setInt(int index, int value) {
    // 调用UnsafeByteBufUtil工具类修改array数组index位置的值
    UnsafeByteBufUtil.setInt(array, index, value);
}
static void setInt(byte[] array, int index, int value) {
    // 我的电脑UNALIGNED=true
    if (UNALIGNED) {
        // 又到了PlatformDependent这个类中
        PlatformDependent.putInt(array, index, BIG_ENDIAN_NATIVE_ORDER ? value : Integer.reverseBytes(value));
    } else {
        PlatformDependent.putByte(array, index, (byte) (value >>> 24));
        PlatformDependent.putByte(array, index + 1, (byte) (value >>> 16));
        PlatformDependent.putByte(array, index + 2, (byte) (value >>> 8));
        PlatformDependent.putByte(array, index + 3, (byte) value);
    }
}
public static void putInt(byte[] data, int index, int value) {
    // 继续到PlatformDependent0这个类中
    PlatformDependent0.putInt(data, index, value);
}
static void putInt(byte[] data, int index, int value) {
    // 调用Unsafe的putInt()方法直接修改对象的属性
    // 数组本身就是一种特殊的对象，它也有对象头等属性
    // 所以，需要一个偏移量，BYTE_ARRAY_BASE_OFFSET=16
    UNSAFE.putInt(data, BYTE_ARRAY_BASE_OFFSET + index, value);
}
// native方法
// 这个putInt()跟上一节修改直接内存的putInt()不是同一个方法
// 上一节的putInt(long var1, int var3)第一个参数是内存地址
// 本节的putInt()第一个参数是对象，第二参数是在对象中的偏移量
public native void putInt(Object var1, long var2, int var4);

```

好了，到这里就比较清晰了，UnpooledUnsafeHeapByteBuf 底层是使用的 Unsafe 来修改数组中的值，为了与 Java 原生 HeapByteBuffer 对比，我们把上一节 HeapByteBuffer 写入数据的最终方法拿过来再对比一下：

```

// 写入一个int类型的数值
public ByteBuffer putInt(int x) {
    // 调用Bits工具类的putInt()方法，Bits是位的意思
    // 堆内存的实现中使用大端法来存储数据
    Bits.putInt(this, ix(nextPutIndex(4)), x, bigEndian);
    return this;
}
// java.nio.Bits#putInt(java.nio.ByteBuffer, int, int, boolean)
static void putInt(ByteBuffer bb, int bi, int x, boolean bigEndian) {
    // 堆内存使用的是大端法，更符合人们的习惯
    if (bigEndian)
        // 大端法
        putIntB(bb, bi, x);
    else
        putIntL(bb, bi, x);
}
// java.nio.Bits#putIntB(java.nio.ByteBuffer, int, int)
static void putIntB(ByteBuffer bb, int bi, int x) {
    // 把一个int拆分成4个byte，分别写入
    // int3(int x) { return (byte)(x >> 24); }
    bb._put(bi, int3(x));
    // int2(int x) { return (byte)(x >> 16); }
    bb._put(bi + 1, int2(x));
    // int1(int x) { return (byte)(x >> 8); }
    bb._put(bi + 2, int1(x));
    // int0(int x) { return (byte)(x); }
    bb._put(bi + 3, int0(x));
}
// java.nio.HeapByteBuffer#_put
void _put(int i, byte b) { // package-private
    // 最终变成了修改byte数组
    hb[i] = b;
}

```

可以看到，Java 原生的 `HeapByteBuffer` 并没有使用 `Unsafe`，而是把一个 `int` 类型拆分成了 4 个 `byte` 类型，再分别修改 `byte` 数组对应位置的值，而 `Netty` 中是直接使用 `Unsafe` 来修改 `byte` 数组的值，它是直接修改那一片内存区域的值，不需要拆分等操作，所以，相对来说，更高效一些。

其实呢，`Netty` 中也有 Java 这样的实现，即不带 `Unsafe` 的 `UnpooledHeapByteBuf` 类，它的底层就是像 Java 这样把一个 `int` 拆分成 4 个 `byte`，并修改数组下标的方式来实现的，有兴趣的同学可以自己看看相关的源码。

同样地，我们可以想像得到，读取数据的过程肯定也是使用 `Unsafe` 来操作的，我们直接给出代码，就不赘述了：

```

@Override
public int readInt() {
    // 检查可读
    checkReadableBytes0(4);
    // 在读索引的位置读取数据
    int v = _getInt(readerIndex);
    // 读索引加4
    readerIndex += 4;
    return v;
}

@Override
protected int _getInt(int index) {
    // 调用UnsafeByteBufUtil工具类
    return UnsafeByteBufUtil.getInt(array, index);
}

static int getInt(byte[] array, int index) {
    // 在我的电脑UNALIGNED=true
    if (UNALIGNED) {
        // 调用PlatformDependent
        int v = PlatformDependent.getInt(array, index);
        return BIG_ENDIAN_NATIVE_ORDER ? v : Integer.reverseBytes(v);
    }
    return PlatformDependent.getByte(array, index) << 24 |
        (PlatformDependent.getByte(array, index + 1) & 0xff) << 16 |
        (PlatformDependent.getByte(array, index + 2) & 0xff) << 8 |
        PlatformDependent.getByte(array, index + 3) & 0xff;
}

public static int getInt(byte[] data, int index) {
    // 调用PlatformDependent0
    return PlatformDependent0.getInt(data, index);
}

static int getInt(byte[] data, int index) {
    // 调用Unsafe的getInt()方法
    return UNSAFE.getInt(data, BYTE_ARRAY_BASE_OFFSET + index);
}

// 第一个参数是对象，第二个参数是在对象中的偏移量
public native int getInt(Object var1, long var2);

```

好了，到这里对于 `UnpooledUnsafeHeapByteBuf` 的源码级别的剖析就结束了。

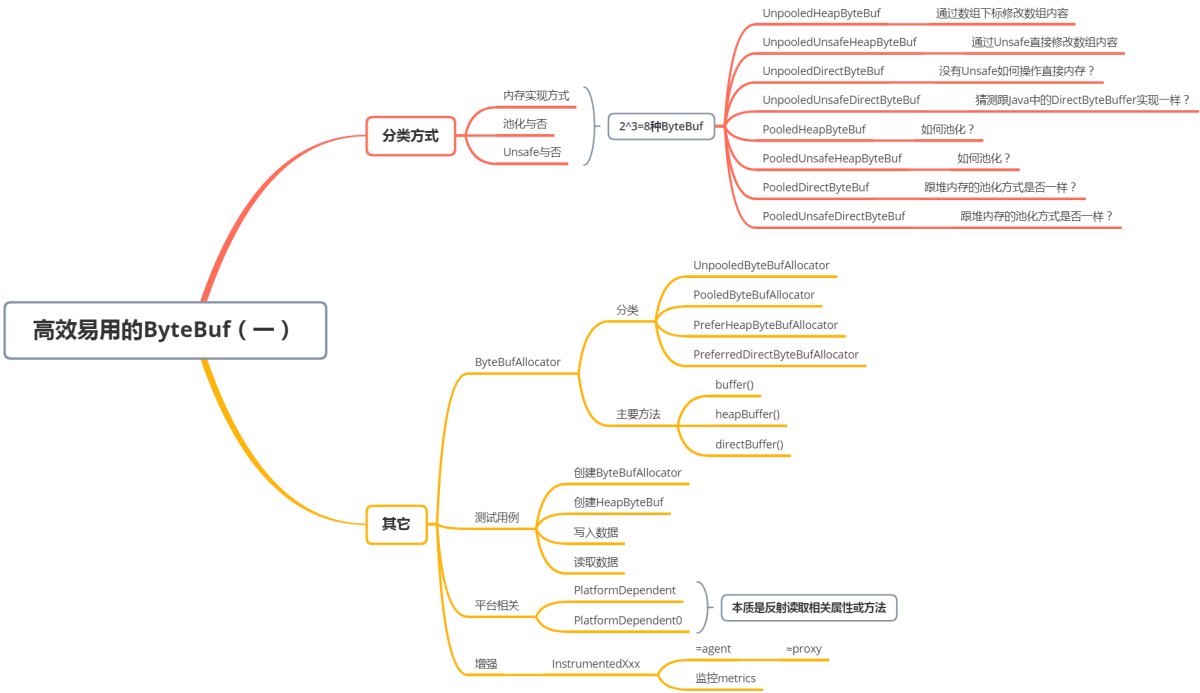
后记

本节，我们一起从宏观上对 `ByteBuf` 做了一个全面的剖析，并从微观上深入剖析了其一个子类 `UnpooledUnsafeHeapByteBuf`，到这里，你可能还有一些疑问的，比如，`Netty` 是怎么利用直接内存的，等等。嗯，有问题是好事，别急，我们一步一步来，先从简单的入手，再慢慢过渡到更难级别。

下一节，我们将一起学习 `Netty是如何使用直接内存的` 这个问题，不见不散。

思维导图

本次的思维导图和以往不太一样，大家可以在分类方式后面不断联想并提出一些问题。



}