10 | Java对象的内存布局

2018-08-13 郑雨迪

深入拆解Java虚拟机 进入课程 >



讲述:郑雨迪

时长 11:19 大小 5.19M



在 Java 程序中,我们拥有多种新建对象的方式。除了最为常见的 new 语句之外,我们还可以通过反射机制、Object.clone 方法、反序列化以及 Unsafe.allocateInstance 方法来新建对象。

其中,Object.clone 方法和反序列化通过直接复制已有的数据,来初始化新建对象的实例字段。Unsafe.allocateInstance 方法则没有初始化实例字段,而 new 语句和反射机制,则是通过调用构造器来初始化实例字段。

以 new 语句为例,它编译而成的字节码将包含用来请求内存的 new 指令,以及用来调用构造器的 invokespecial 指令。

提到构造器,就不得不提到 Java 对构造器的诸多约束。首先,如果一个类没有定义任何构造器的话, Java 编译器会自动添加一个无参数的构造器。

然后,子类的构造器需要调用父类的构造器。如果父类存在无参数构造器的话,该调用可以是隐式的,也就是说 Java 编译器会自动添加对父类构造器的调用。但是,如果父类没有无参数构造器,那么子类的构造器则需要显式地调用父类带参数的构造器。

显式调用又可分为两种,一是直接使用"super"关键字调用父类构造器,二是使用"this"关键字调用同一个类中的其他构造器。无论是直接的显式调用,还是间接的显式调用,都需要作为构造器的第一条语句,以便优先初始化继承而来的父类字段。(不过这可以通过调用其他生成参数的方法,或者字节码注入来绕开。)

总而言之,当我们调用一个构造器时,它将优先调用父类的构造器,直至 Object 类。这些构造器的调用者皆为同一对象,也就是通过 new 指令新建而来的对象。

你应该已经发现了其中的玄机:通过 new 指令新建出来的对象,它的内存其实涵盖了所有 父类中的实例字段。也就是说,虽然子类无法访问父类的私有实例字段,或者子类的实例字 段隐藏了父类的同名实例字段,但是子类的实例还是会为这些父类实例字段分配内存的。

这些字段在内存中的具体分布是怎么样的呢?今天我们就来看看对象的内存布局。

压缩指针

在 Java 虚拟机中,每个 Java 对象都有一个对象头(object header),这个由标记字段和 类型指针所构成。其中,标记字段用以存储 Java 虚拟机有关该对象的运行数据,如哈希 码、GC 信息以及锁信息,而类型指针则指向该对象的类。

在 64 位的 Java 虚拟机中,对象头的标记字段占 64 位,而类型指针又占了 64 位。也就是说,每一个 Java 对象在内存中的额外开销就是 16 个字节。以 Integer 类为例,它仅有一个 int 类型的私有字段,占 4 个字节。因此,每一个 Integer 对象的额外内存开销至少是 400%。这也是为什么 Java 要引入基本类型的原因之一。

为了尽量较少对象的内存使用量,64 位 Java 虚拟机引入了压缩指针 [1] 的概念(对应虚拟机选项-XX:+UseCompressedOops,默认开启),将堆中原本64 位的 Java 对象指针压缩成32 位的。

这样一来,对象头中的类型指针也会被压缩成32位,使得对象头的大小从16字节降至12字节。当然,压缩指针不仅可以作用于对象头的类型指针,还可以作用于引用类型的字段,以及引用类型数组。

那么压缩指针是什么原理呢?

打个比方,路上停着的全是房车,而且每辆房车恰好占据两个停车位。现在,我们按照顺序给它们编号。也就是说,停在0号和1号停车位上的叫0号车,停在2号和3号停车位上的叫1号车,依次类推。

原本的内存寻址用的是车位号。比如说我有一个值为 6 的指针,代表第 6 个车位,那么沿着这个指针可以找到 3 号车。现在我们规定指针里存的值是车号,比如 3 指代 3 号车。当需要查找 3 号车时,我便可以将该指针的值乘以 2,再沿着 6 号车位找到 3 号车。

这样一来,32 位压缩指针最多可以标记2的32次方辆车,对应着2的33次方个车位。 当然,房车也有大小之分。大房车占据的车位可能是三个甚至是更多。不过这并不会影响我们的寻址算法:我们只需跳过部分车号,便可以保持原本车号*2的寻址系统。

上述模型有一个前提,你应该已经想到了,就是每辆车都从偶数号车位停起。这个概念我们称之为内存对齐(对应虚拟机选项 -XX:ObjectAlignmentInBytes,默认值为 8)。

默认情况下, Java 虚拟机堆中对象的起始地址需要对齐至 8 的倍数。如果一个对象用不到 8N 个字节, 那么空白的那部分空间就浪费掉了。这些浪费掉的空间我们称之为对象间的填充(padding)。

在默认情况下, Java 虚拟机中的 32 位压缩指针可以寻址到 2 的 35 次方个字节, 也就是 32GB 的地址空间(超过 32GB 则会关闭压缩指针)。

在对压缩指针解引用时,我们需要将其左移 3 位,再加上一个固定偏移量,便可以得到能够寻址 32GB 地址空间的伪 64 位指针了。

此外,我们可以通过配置刚刚提到的内存对齐选项(-XX:ObjectAlignmentInBytes)来进一步提升寻址范围。但是,这同时也可能增加对象间填充,导致压缩指针没有达到原本节省空间的效果。

举例来说,如果规定每辆车都需要从偶数车位号停起,那么对于占据两个车位的小房车来说刚刚好,而对于需要三个车位的大房车来说,也仅是浪费一个车位。

但是如果规定需要从 4 的倍数号车位停起,那么小房车则会浪费两个车位,而大房车至多可能浪费三个车位。

当然,就算是关闭了压缩指针, Java 虚拟机还是会进行内存对齐。此外,内存对齐不仅存在于对象与对象之间,也存在于对象中的字段之间。比如说, Java 虚拟机要求 long 字段、double 字段,以及非压缩指针状态下的引用字段地址为8的倍数。

字段内存对齐的其中一个原因,是让字段只出现在同一 CPU 的缓存行中。如果字段不是对齐的,那么就有可能出现跨缓存行的字段。也就是说,该字段的读取可能需要替换两个缓存行,而该字段的存储也会同时污染两个缓存行。这两种情况对程序的执行效率而言都是不利的。

下面我来介绍一下对象内存布局另一个有趣的特性:字段重排列。

字段重排列

字段重排列,顾名思义,就是 Java 虚拟机重新分配字段的先后顺序,以达到内存对齐的目的。Java 虚拟机中有三种排列方法(对应 Java 虚拟机选项 -XX:FieldsAllocationStyle,默认值为 1),但都会遵循如下两个规则。

其一,如果一个字段占据 C 个字节,那么该字段的偏移量需要对齐至 NC。这里偏移量指的是字段地址与对象的起始地址差值。

以 long 类为例,它仅有一个 long 类型的实例字段。在使用了压缩指针的 64 位虚拟机中,尽管对象头的大小为 12 个字节,该 long 类型字段的偏移量也只能是 16,而中间空着的 4 个字节便会被浪费掉。

其二,子类所继承字段的偏移量,需要与父类对应字段的偏移量保持一致。

在具体实现中, Java 虚拟机还会对齐子类字段的起始位置。对于使用了压缩指针的 64 位虚拟机, 子类第一个字段需要对齐至 4N; 而对于关闭了压缩指针的 64 位虚拟机, 子类第一个字段则需要对齐至 8N。

```
1 class A {
2  long l;
3  int i;
4 }
5  class B extends A {
7  long l;
8  int i;
9 }
```

我在文中贴了一段代码,里边定义了两个类 A 和 B,其中 B继承 A。A 和 B 各自定义了一个 long 类型的实例字段和一个 int 类型的实例字段。下面我分别打印了 B 类在启用压缩指针和未启用压缩指针时,各个字段的偏移量。

■ 复制代码 1 # 启用压缩指针时, B 类的字段分布 2 B object internals: OFFSET SIZE TYPE DESCRIPTION (object header) 4 (object header) 5 4 4 4 (object header) 8 4 int A.i 7 12 0 16 long A.l 8 8 0 8 long B.l 9 24 0 4 int B.i 10 32 0 36 4 (loss due to the next object alignment) 11

→

当启用压缩指针时,可以看到 Java 虚拟机将 A 类的 int 字段放置于 long 字段之前,以填充因为 long 字段对齐造成的 4 字节缺口。由于对象整体大小需要对齐至 8N,因此对象的最后会有 4 字节的空白填充。

```
■ 复制代码
1 # 关闭压缩指针时, B 类的字段分布
2 B object internals:
   OFFSET SIZE
                 TYPE DESCRIPTION
                      (object header)
                      (object header)
5
        4
             4
                      (object header)
        8
             4
                      (object header)
7
       12
            4
       16 8
8
                long A.l
                 int A.i
9
       24
            4
10
       28
            4
                      (alignment/padding gap)
       32 8
                 long B.1
11
            4
                 int B.i
12
       40
13
       44
                     (loss due to the next object alignment)
```

当关闭压缩指针时, B 类字段的起始位置需对齐至 8N。这么一来, B 类字段的前后各有 4字节的空白。那么我们可不可以将 B 类的 int 字段移至前面的空白中, 从而节省这 8 字节呢?

我认为是可以的,并且我修改过后的 Java 虚拟机也没有跑崩。由于 HotSpot 中的这块代码年久失修,公司的同事也已经记不得是什么原因了,那么姑且先认为是一些历史遗留问题吧。

Java 8 还引入了一个新的注释 @Contended,用来解决对象字段之间的虚共享(false sharing)问题 [2]。这个注释也会影响到字段的排列。

虚共享是怎么回事呢?假设两个线程分别访问同一对象中不同的 volatile 字段,逻辑上它们并没有共享内容,因此不需要同步。

然而,如果这两个字段恰好在同一个缓存行中,那么对这些字段的写操作会导致缓存行的写回,也就造成了实质上的共享。(volatile 字段和缓存行的故事我会在之后的篇章中详细介

Java 虚拟机会让不同的 @Contended 字段处于独立的缓存行中,因此你会看到大量的空间被浪费掉。具体的分布算法属于实现细节,随着 Java 版本的变动也比较大,因此这里就不做阐述了。

如果你感兴趣,可以利用实践环节的工具,来查阅 Contended 字段的内存布局。注意使用虚拟机选项 -XX:-RestrictContended。如果你在 Java 9 以上版本试验的话,在使用 javac编译时需要添加 --add-exports java.base/jdk.internal.vm.annotation=ALL-UNNAME

总结和实践

4

今天我介绍了 Java 虚拟机构造对象的方式,所构造对象的大小,以及对象的内存布局。

常见的 new 语句会被编译为 new 指令,以及对构造器的调用。每个类的构造器皆会直接或者间接调用父类的构造器,并且在同一个实例中初始化相应的字段。

Java 虚拟机引入了压缩指针的概念,将原本的 64 位指针压缩成 32 位。压缩指针要求 Java 虚拟机堆中对象的起始地址要对齐至 8 的倍数。Java 虚拟机还会对每个类的字段进行 重排列,使得字段也能够内存对齐。

今天的实践环节比较简单,你可以使用我在工具篇中介绍过的 JOL 工具,来打印你工程中的类的字段分布情况。

■ 复制代码

- 1 curl -L -O http://central.maven.org/maven2/org/openjdk/jol/jol-cli/0.9/jol-cli-0.9-full
- 2 java -cp jol-cli-0.9-full.jar org.openjdk.jol.Main internals java.lang.String
- [1] https://wiki.openjdk.java.net/display/HotSpot/CompressedOops
- [2] http://openjdk.java.net/jeps/142



新版升级:点击「 💫 请朋友读 」,10位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 09 | JVM是怎么实现invokedynamic的?(下)

下一篇 11 | 垃圾回收(上)

精选留言 (28)



131



godtrue 2018-08-13

小结

1:Java中创建对象的方式

1-1:new -通过调用构造器来初始化实例字段

展开٧



15

每个对象都有一个对象头,对象头包括两部分,标记信息和类型指针。

标记信息包括哈希值,锁信息,GC信息。类型指针指向这个对象的class。... 展开٧

作者回复: 赞总结!



心 9

作者大大辛苦了, 货很干, 搭配《深入理解java虚拟机》会很香



三木子

凸 6

有一个小白问题, new一个对象(继承一个类)会调用父类构造器, 这个可以理解, 因为对象 可能调用父类方法。那么为什么new对象会调用到object呢?这有什么用意吗?

倔强

凸 5

2018-08-14

也就是说默认情况下,小于32G的堆内存中的对象引用为4个字节,一旦堆内存大于32G, 对象引用为8个字节



2018-11-14

心 3

讲内存布局没有图示。如果能配一些图来说明就更清晰了,纯文字不直观



Mr.钧&

企 2

想请教老师大大几个问题:

- 1、什么是CUP缓存行?
- 2、如果跨缓存行的字段,为什么会降低执行效率?是因为某些读取程序,一行一行的读效 率较高?还是因为以行分割呢?

3、明显启用压缩指针,性能更高,但是为什么还会在64位情况下,不启用压缩指针的情... 展开~



发条橙子 ...

凸 1

老师, 对象头中的类型指针只是为了指该对象的类, 使用了压缩指针还有32位。可以有 32a的地址空间,一个类能用到 32 G的地址空间么?????

展开٧



凸 1

字段重排列

其一,如果一个字段占据 C 个字节,那么该字段的偏移量需要对齐至 NC。这里的偏移量 指的是字段地址与对象的起始地址差值

展开٧



Geek 98716...

凸 1

2018-09-22

老师,请教您几个问题

- 1:每个类都有一个对应的class对象,那么这class对象是什么时候生成的,存储jvm的哪个 区域?
- 2: 类实例对象object header中的类型指针其实就是指向该类所属class的对象的指针吗?
- 3: class对象的内存结构又是什么样子的呢?类似于普通Java实例对象吗?...

展开٧



everyok22

凸 1

2018-08-22

你文章里说: 64位的JVM中,不采用压缩指针的方式,标记字段与类型指针分别占用8个 字节,而采用了压缩指针标记字段与类型指针都会压成32位(8字节)那对象头不是只占用 8个字节么,为什么你说是12个字节

作者回复: 标记字段没有被压缩。



L

最近研究String时遇到一个跟Java内存相关的问题:常量池里到底有没有存放对象? 常量池主要存放两大类常量:字面量(Literal)和符号引用(Symbolic Reference); 如果常量池里有一个"hello"的字面量,这个字面量算是一个对象吗?如果不算对象,那 么它所指向的对象又存放在哪里呢

展开~

作者回复: String literal指向的对象存放在JVM的String pool里。



ďЪ

超类啊这是

展开٧





一个JAVA对象可以通过new,反序列化,clone等多种方式创建对象。new的时候,首先会为对象申请内存,然后调用构造器创建对象,初始化字段,会默认调用无参构造器对象,也会先调用父类的构造器,如果父类构造器无参,则隐式调用,如果是有参构造函数,则显式调用。子类的实例会为父类实例字段分配内存。

在内存中的布局,创建对象的时候会在为对象分配内存,一个对象有对象头,对象头里... 展开 >



因此,每一个 Integer 对象的额外内存开销至少是 400%。这句话实在令人费解,400%的单位是什么,4字节?

展开٧



மி

上班间隙悄悄看了开头的一点点,真的好多干货,准备一周时间啃完一遍



以 long 类为例,它仅有一个 long 类型的实例字段。在使用了压缩指针的 64 位虚拟机中,尽管对象头的大小为 12 个字节,该 long 类型字段的偏移量也只能是 16,而中间空着的 4 个字节便会被浪费掉。

...

展开٧



ம

在对压缩指针解引用时,我们需要将其左移 3 位,再加上一个固定偏移量,便可以得到能够寻址 32GB 地址空间的伪 64 位指针了。

这句话不理解,老师能否具体讲解下。

展开٧

橙生北国 2018-12-28

这时候写留言不知道能不能跟上,老师,请问如果我new一个对象,它会影响JVM五个区域中的几个?大概是怎么影响的。

展开٧



ம

老师 , "堆中原本 64 位的 Java 对象指针压缩成 32 位" 这几句话中的 "64位java对象指针" 是个啥 ? 在哪里 ? 为什么会影响想到对象头中类型指针 ?

展开٧