

1、创建对象的几种方式：

1) 直接 new 一个对象

变形：Xxx 静态方法中私有构造器或 XxxBuilder/XxxFactory 的静态方法；

2) Class 的 newInstance(): 反射的方式，只能调用空参的构造器，权限必须是 public；

3) Constructor 的 newInstance(Xxx): 反射的方式，可以调用空参、带参的构造器，权限没有要求，实用性更广；

4) 使用 clone(): 不调用任何构造器，当前类需要实现 Cloneable 接口，实现 clone()，默认浅拷贝，即指向同一个实例对象；

5) 使用反序列化：从文件中、数据库中、网络中获取一个对象的二进制流，反序列化为内存中的对象；

6) 第三方库 Objenesis，利用了 asm 字节码技术，动态生成 Constructor 对象。

2、从执行步骤角度分析对象的创建过程：

1) 判断对象对应类是否加载、链接、初始化；

虚拟机遇到一条 new 指令，首先去检查这个指令的参数能否在元空间的常量池中定位到一个类的符号引用，并且检查这个符号引用代表的类是否已经被加载、解析和初始化。

>如果没有，那么在双亲委派模式下，使用当前类加载器以 ClassLoader+包名+类名为 Key 进行查找对应的.class 文件。

>如果没有找到文件，则抛出 ClassNotFoundException 异常。

>如果找到，则进行类加载，并生成对应的 Class 类对象。

2) 为对象分配内存；

首先计算对象占用空间大小，接着在堆中划分一块内存给新对象，如果实例成员变量是引用变量，仅分配引用变量空间即可，即 4 个字节大小。（分配方法：指针碰撞和空闲列表）

3) 处理并发安全问题；（两种方式）

>CAS (Compare And Swap) 失败重试、区域加锁：保证指针更新操作的原子性；

>TLAB 把内存分配的动作按照线程划分在不同的空间之中进行。

4) 初始化分配到的空间；

内存分配结束，虚拟机将分配到的内存空间都初始化为零值（不包括对象头）。保证对象的实例字段在 Java 代码中不用赋初始值就可以直接使用，程序能访问到这些字段的数据类型所对应的零值。

5) 设置对象的对象头；

将对象的所属类（即类的元数据信息）、对象的 hashCode 和对象的 GC 信息、锁信息等数据存储在对象的对象头中。这个过程的具体设置方式取决于 JVM 实现。

6) 执行 init 方法进行初始化；

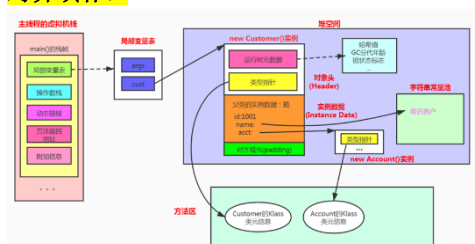
初始化成员变量，执行实例化代码块，调用类的构造方法，并把堆内对象的首地址赋值给引用变量。

3、指针碰撞和空闲列表

1) 如果内存规整，使用指针碰撞为对象分配内存。所有用过的内存在一边，空闲的内存存在另外一边，中间放着一个指针作为分界点的指示器，分配内存就仅仅是把指针向空闲那边挪动一段与对象大小相等的距离。

2) 如果内存不规整，已使用的内存和未使用的内存是相互交错的，使用空闲列表分配。空闲列表记录哪些内存块是可用的，再分配的时候从列表中找到一块足够大的空间划分给对象实例，并更新列表上的内容。

4、对象的内存布局有：对象头、实例数据、对齐填补。



5、对象头（运行时元数据和类型指针）

1) 对象自身的运行时元数据：

>哈希值：对象在堆空间中都有一个首地址值，

栈空间的引用根据这个地址指向堆中的对象；

>GC 分代年龄计数器；

>锁状态标志，在同步中判断该对象是否是锁；

>线程持有的锁；

>线程偏向 ID；

>偏向时间戳。

2) 类型指针：指向元数据区的类元数据 InstanceClass，确定该对象所属的类型。

【注意】如果对象是一个数组，对象头中还必须有块用于记录数组的长度的数据。

6、实例数据和对齐填补

1) 实例数据：是对象真正存储的有效信息，包括程序代码中定义的各种类型的字段（包括从父类继承下来的和本身拥有的字段）。

2) 对齐填充：不是必须的，也没特别含义，仅仅起到占位符的作用。

7、对象的访问定位（通过栈上的引用访问）

通过栈帧中的对象引用访问到其内部的对象实例有两中方式：

1) 使用句柄访问

堆中划分出一块内存来做句柄池，栈帧引用中存储对象的句柄池地址，句柄中包含对象实例与类型数据各自具体的地址信息。

好处：对象被移动时只会改变句柄中实例数据指针，栈帧引用本身不需要被修改，但是占用额外内存。

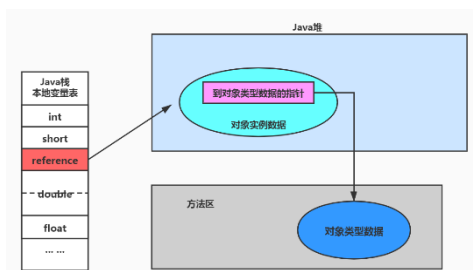
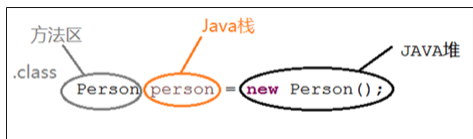
2) 使用直接指针访问

栈帧引用存储的就是对象的地址，如果只是访问对象本身的话，就不需要多一次间接访问的开销。

好处：速度更快，java 中对象访问频繁，每次访问都节省了一次指针定位的时间开销。

8、栈、堆、方法区的关系

变量的引用放在栈里，类本身信息放在方法区里，new 出来的对象放在堆空间中。栈中引用指向堆空间中的对象，堆里对象中的类型指针指向方法区中所属的类。



【注意】方法区逻辑上属于堆的一部分，但在实际实现中把它看作是独立于堆的内存空间。

9、方法区介绍

1) 和堆一样是线程共享的内存区域；

2) 在 JVM 启动时被创建，和堆一样实际物理内存可以不连续，空间大小可固定可扩展；

3) 方法区大小决定系统可以保存多少个类，如果系统定义了太多的类，导致方法区溢出；

4) 关闭 JVM 就会释放这个区域的内存。

10、方法区都存什么？

1) 类型信息

2) 域(Field)信息

3) 方法(Method)信息

4) 静态变量

5) 运行时常量池

字节码文件中的常量池中存放了编译期生成的各种字面量与符号引用，这部分内容将在类加载后存放到方法区的运行时常量池中。

【注意】常量池中会有：数量值、字符串值、类引用、字段引用、方法引用。

11、方法区和永久代/元空间是什么关系呢？

永久代 (jdk1.8 之前) 和元空间 (jdk1.8 及之后) 是对方法区的两种实现方式。

12、为什么要将永久代 (PermGen) 替换为元空间 (MetaSpace) 呢？

为了避免 OOM 异常。因为通常使用 PermSize 和 MaxPermSize 设置永久代的大

小就决定了永久代的上限，但是不是总能知道应该设置为多大合适，如果使用默认值很容易遇到 OOM 错误。当使用元空间时，可以加载多少类的元数据就不再由 MaxPermSize 控制，而由系统的实际可用空间来控制。

13、JDK 1.7 为什么要将字符串常量池移动到堆中？

因为永久代（方法区实现）的 GC 回收效率太低，只有在整堆收集 (Full GC) 的时候才会被执行 GC。Java 程序中通常会有大量的被创建的字符串等待回收，将字符串常量池放到堆中，能够更高效及时地回收字符串内存。