、JVM 内存结构

方法区、堆、程序计数器、本地方法栈、虚拟 机栈: 其中方法区、堆是一个系统中线程共享 的,随着**虚拟机**启动而创建,随着虚拟机退出 而销毁; 而程序计数器、本地方法栈、虚拟机 栈是**线程私有的**,即与线程一一对应,随着**线** 程的开始和结束而创建和销毁。



2、程序计数器是什么?作用?

PC 寄存器用来存储指向下一条指令的地址, 也即将要执行的指令代码。执行引擎的字节 码解释器工作时就是通过改变这个计数器的 **值来选取下一条需要执行的字节码指令**。它 是<u>程序控制流</u>的**指示器**,分支、循环、跳转、 异常处理、线程恢复等基础功能都需要依赖 这个计数器来完成。(不存在溢出和垃圾回收) 3、为什么执行 native 方法时,是 undefined? 任何时间一个线程都只有一个方法在执行, 也就是所谓的当前方法。程序计数器会存储 当前线程正在**执行的 Java 方法**的 **JVM 指令** 地址;但是,如果是在<u>执行 native 方法</u>,则 是<u>未指定值</u>(undefined),因为 native 本地方 法是大多是通过 C 实现,并未编译成需要执 行的字节码指令,所以在计数器中当然是空。

1)它是一块**很小的内存空间**,几乎可以忽略不记。也是**运行速度最快的存储区域**。不会随 着程序的运行需要更大的空间。

2) 在 JVM 规范中, 每个线程都有它自己的程 序计数器,是线程私有的,生命周期与线程的 生命周期保持一致。

3) 唯一一个在 Java 虚拟机规范中没有规定任 何 OutOtMemoryError(OOM)情况的区域。

5、使用 PC 寄存器存储字节码指令地址有什 么用呢?(为什么使用 PC 寄存器记录当前线 程的执行地址呢?)

因为 CPU 需要<u>不停的切换各个线程</u>,这时候 切换回来以后,就得知道接着从哪开始继续 执行。JVM 的字节码解释器就需要通过改变 PC 寄存器的值来明确下一条应该执行什么 样的字节码指令

6、PC 寄存器为什么会被设定为线程私有? 多线程在一个特定的时间段内只会找了其中 某一个线程的方法,CPU 会不停地做任务切 换, 必然**导致经常中断或恢复**, 所以为每一个 线程都分配一个 PC 寄存器, 能够准确地记录 各个线程正在执行的当前字节码指令地址, 使得**各个线程之间**便可以进行**独立计算**,从 而不会相互干扰。

7、Java 中堆和栈有什么区别?

1) GC 和 OOM:

1>栈不存在 GC, 方法结束会清除相应栈帧, 但存在 OOM, 栈溢出通常是深度递归或方法 中的局部变量表太大; 堆用来存放对象实例 的区域,会频繁创建和销毁对象,GC 的主要 关注区域, 当内存不足会报错 OOM;

2) 栈和堆执行效率:

栈的访问速度比堆快,仅次于程序计数器,因 为栈后进先出,仅仅移动栈顶指针;

3) 内存大小和数据结构:

栈的内存远小于堆,通常在程序启动时确定 大小,而堆可以动态调整大小;

4) 栈管运行和堆管存储:

栈主管 Java 程序的运行,它保存方法的<u>局部</u>变量(8 种基本数据类型、对象的引用地址)、 **部分结果**,并参与**方法的调用和返回**。堆存储 具体的实例,包括成员变量、引用类型变量。

8、栈可能抛出的异常?

Java 栈的大小是动态的或者是固定不变的。 1) 固定大小时,线程请求分配的栈容量超过 Java 虚拟机栈**允许的最大容量**,会抛出一个 StackOverflowError 异常;

2) 动态扩展大小时, 无法申请到足够的内存, 或者在创建新的线程时没有足够的内存去创 建对应的虚拟机栈,OutOfMemoryError 异常。 9、Java 中,栈的大小通过什么参数来设置? -Xss size; 一般默认为 512k-1024k,取决于操 **作系统。栈的大小**直接决定了**函数调用的**最 大可达**深度**,但是,设置的**栈空间值过大**,会 导致系统可以用于**创建线程的数量减少**。

【注意】jdk5.0之前,默认栈大小: 256k; Jdk5.0 之后, 默认栈大小: 1024k;

10、方法和栈桢之间存在怎样的美

在一个线程上**正在执行的每个方法**都各自对 应一个栈帧,栈帧是一个内存区块,维系着对 应方法执行过程中的各种数据信息。

在一条活动线程中,一个时间点上,只会有一个活动的栈帧。即只有当前正在执行的方法的栈帧(栈顶栈帧)是有效的,这个栈帧被称 为**当前栈帧**,与<u>当前栈帧</u>相对应的方法就是 **当前方法**,定义这个方法的类就是**当前类**。 如果在该方法中调用了其他方法,则创建对 应的**新栈帧**,放在**栈顶**,成为**新的当前帧**

【注意】**执行引擎**运行的<u>所有字节码指令</u>只 针对**当前栈帧**进行操作。

11、栈的 FILO 原理

1) JVM 对 Java 栈的直接操作只有两个: 每个方法执行时进栈; 执行结束后出栈。 遵循"先进后出,后进先出"原则

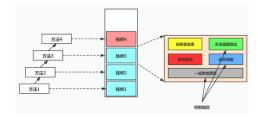
2) <u>不同线程</u>中所包含的<u>栈帧</u>是不允许存在<u>相</u> 互引用的,即一个栈帧中<u>不能引用</u>另外一个 **线程的**栈帧。

3) 如果<u>当前方法调用了其他方法</u>,**方法返回时,当前栈帧会传回**此方法的**执行结果**给前 **个栈帧**,接着,虚拟机会**丢弃当前栈帧**,使 得前一个栈帧重新成为当前栈帧。

4) Java 方法有**两种返回函数**的方式,一种是使用 **return 指令**的**正常的函数返回**,另外一 种是**抛出异常**。二者都会导致**栈帧被弹出**。

12、栈帧内部结构

每个栈帧中存储着:局部变量表、操作数栈、 动态链接(指向运行时常量池的方法引用)、 方法返回地址(方法正常退出或者异常退出 的定义)、一些附加信息。



13、局部变量表(局部变量数组)

定义为一个数字数组,主要用于**存储<u>方法参</u>** 数和定义在方法体内的局部变量,这些数据类型包括各类基本数据类型(8种)、对象引用(reference),以及 returnAddress 类型。

1) 局部变量表所需的**容量大小**是在**编译期确** 定下来的,并保存在方法的 Code 属性的 maximum local variables 数据项中。在方法

运行期间是不会改变局部变量表的大小的。 2) 方法**嵌套调用的次数由栈的大小**决定。栈 越大,方法嵌套调用次数越多。对一个函数而 言,它的参数和局部变量越多,使得局部变量表膨胀,它的<u>栈帧就越大</u>,函数调用就会<u>占用</u> 更多的栈空间,导致其嵌套调用次数就会减 <u></u>

局部变量表中的变量

只在<u>当前方法调用中</u> 3) 有效。在方法执行时,虚拟机通过使用局部变 量表完成<u>参数值到参数变量列表</u>的传递过程。 当方法调用结束后,随着方法栈帧的销毁,局 部变量表也会**随之销毁**。

1>在 Class 文件的局部变量表中,显示了每个 局部变量的作用域范围、所在槽位的索引 (index 列)、变量名(name 列)和数据类型。 2>由于局部变量表是建立在线程的栈上,是 **线程的私有数据**,因此不存在数据**线程安全**

3>实体方法中需要存储一个 this 参数, long 和 double 占用两个槽位 slot。

4>**局部变量表中的变量**也是重要的**垃圾回收** 根节点,只要被局部变量表中直接或间接引

index 为 0 开始, 到数组长度-1 的索引结束; 2) 局部变量表,**最基本的存储单元**是 <u>Slot</u>;

3) 在局部变量表里,32 位以内的类型只占用 个 slot (包括 returnAddress 类型), 64 位的 类型(long 和 double)占用两个 slot。

【注意】byte、short、char 在存储前被转换 为 <u>int</u>, <u>boolean</u> 也被转换为 <u>int</u>, 0 表示 <u>fal</u>se, 非 0 表示 true。

- 4) JVM 会为局部变量表中的每一个 Slot 都 分配一个访问索引,通过这个索引即可成功 访问到局部变量表中指定的局部变量值;
- 5) 当一个实例方法被调用的时候,它的方法 参数和方法体内部定义的局部变量将会按照 顺序被复制到局部变量表中的每一个 Slot 上; 6) 如果需要**访问**局部变量表中一个 64bit 的 局部变量值时,只需要**使用前一个索引**即可。 7)如果**当前帧**是由**构造方法**或**实例方法**创建的,那么**该对象引用 this** 将会存放在 **index 为 0 b slot 位**, 其余的参数按照参数表顺序继续
- 8) 栈帧中**局部变量表的槽位**是**可以重用**的,如果<u>一个局部变量**过了其作用域**</u>,那么在其 作用**域之后申明的新的局部变量**就很有可能 **会复用**过期局部变量的**槽位**,从而达到节省 资源的目的。

```
public class SlotTest {
    public void localVarl() {
       int a = 0;
       System.out.println(a);
       int b = 0;
    public void localVar2() {
           int a = 0;
           System.out.println(a);
        //此时的b就会复用b的槽位
       int b = 0;
   }
}
```

15、操作数栈

操作数栈,用于保存计算过程的中间结果,同 时作为计算过程中变量临时的存储空间。

- 1)操作数栈是 **JVM 执行引擎**的一个**工作区**, 当一个方法**刚开始执行**的时候,一个**新的栈** 帧也会随之被创建出来,这个方法的**操作数** 栈是空的;
- 2)每一个操作数栈都会拥有一个**明确的栈深 度**用于存储数值,其所需的**最大深度在编译** <u>期</u>就定义好;
- 3) 栈中的任何一个元素可以是任意 Java 数据 类型。(32bit→1 栈单位深度,64bit→2 栈~) 4) 操作数栈,在**方法执行过程**中,**根据字节 码指令**,并非采用<u>访问索引</u>的方式来进行数据访问的,而是只能通过标准的入栈和出栈 操作,往栈中**写入数据或提取数据**来完成 次数据访问。
- 5) 如果被调用的方法带有返回值的话,其返 回值将会被**压入当前栈帧的操作数栈**中,并 更新 PC 寄存器中下一条需要执行的字节码 指令

16、什么是栈顶缓存技术?

由于**操作数是存储在内存中**的,因此**频繁地** 执行**内存读/写操作**必然会**影响执行速度**。栈 顶缓存技术是将**栈顶元素全部缓存在物理** CPU 的寄存器中,以此降低对内存的读/写次 数,提升执行引擎的执行效率。

17、动态链接(指向运行时常量池的方法引用) 每一个栈帧内部都包含一个指向运行时常量 池中该栈帧所属方法的引用,然后通过常量 池中找到指向方法的符号引用并*转换*为直接 **引用**,以**动态链接**该方法对其他方法的调用。

18、方法中定义的局部变量是否线程安全?

不一定安全,1)如果局部变量在**内部产生**并 在**内部消亡**的,那就是**线程安全**的。2)如果 局部变量表里的局部变量是一个**引用变量**, 它指向堆空间的一个对象,这时考虑的就不 是这个引用变量本身安不安全,而是考虑**堆** 空间中被引用的这个对象安不安全,所以需要看这个对象有没有被其他方法线程引用, 若存在则不安全,反之则安全

1>s1的声明方式是线程安全,因为线程私有, 在线程内创建的 s1,不会被其它线程调用。

```
public static void method1() {
    //StringBuilder:线程不安全
    StringBuilder s1 = new StringBuilder();
    s1.append("a");
    s1.append("b");
```

2> stringBuilder 的操作过程: 是线程不安全的, 因为 stringBuilder 是外面传进来的,有可能被 多个线程调用。

```
public static void method2(StringBuilder stringBuilder) {
    stringBuilder.append("a");
stringBuilder.append("b");
```

3> stringBuilder 的操作: 是线程不安全的; 因 为返回了一个 stringBuilder, stringBuilder 有 可能被其他线程共享。

```
public static StringBuilder method3() {
   StringBuilder stringBuilder = new StringBuilder();
   stringBuilder.append("a");
   stringBuilder.append("b");
   return stringBuilder;
```

4> stringBuilder 的操作: 是线程安全的; 因为 返回了一个 stringBuilder.toString()相当于 new 了一个 String,所以 stringBuilder 没有被其他 线程共享的可能。

```
public static String method4() {
   StringBuilder stringBuilder = new StringBuilder();
   stringBuilder.append("a");
   stringBuilder.append("b");
   return stringBuilder.toString();
```

19、什么是本地方法?

本地方法就是 Java 调用非 Java 代码的接口, 该方法的实现由非 Java 语言实现,比如 C。 【注意】标识符 native 可以与所有其它的 java 标识符连用,但是 abstract 除外。

20、为什么使用本地方法?

1) 与 Java 环境外交互: Java 需要与一些底 层系统,如操作系统或某些硬件<u>交换信息</u>时 的情况。本地方法正为我们提供了一个非常 简洁的接口,而且我们无需去了解 Java 应用 之外的**繁琐的细节**。

2) 与操作系统交互: 通过使用本地方法, 我 们得以用 Java 实现了 jre 的与底层系统的交 互,甚至 JVM 的一些部分就是用 C 写的。

21、本地方法栈

Java 虚拟机栈用于管理 Java 方法的调用,而 **本地方法栈**用于管理<u>本地方法的调用</u>。本地 方法栈中**登记本地方法**,在执行引擎执行时 **加载本地方法库**,, 也是**线程私有的**。

一个 **JVM 实例**只存在**一个堆内存**,Java 堆区在 JVM 启动时即被创建,并确定其空间 大小(堆内存大小可以调节),是 JVM 管理的 最大一块内存空间。

2) 堆可以处于物理上不连续的内存空间中, 但在**逻辑上**被视为**连续的**。

3) 堆,是 GC 执行**垃圾回收**的重点区域,在 **方法结束后**, 堆中的对象**不会马上被移除**, 仅 仅**在垃圾收集时**才会被移除。 23、对象都分配在堆上?

所有的对象实例以及**数组**都应当在运行时分 配在堆上。数组和对象可能永远不会存储在 栈上,因为**栈帧中保存引用**,这个引用<u>指向堆</u> 中对象或数组的位

【特殊情况】栈上分配:对于一些对象只在当 **前方法中使用**,那么可以直**接分配到栈帧**中, 运行速度快并随着方法出栈而消亡,但仅仅 只是做了**标量替换**,并非整个对象都放栈中。

24、所有的线程都共享堆?

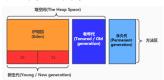
所有的线程共享 Java 堆,但是除了线程私有

的缓冲区(TLAB)。因为在 JVM 中创建对象实 **例很频繁**,在**并发环境下**从对空间中**划分内 存空间**是线程不安全的,使用**加锁等机制**避 免多线程操作同一地址会**影响分配速度**。所 以多线程同时分配内存时,使用 TLAB 可以 **避免**一系列的**线程安全问题**,同时还能够**提** 升<u>内存分配的**吞吐量**</u>,被称为**快速分配策略**。 25、什么是 TLAB?

从内存模型而不是垃圾收集的角度,对 Eden 区域继续进行划分,JVM 为每个线程分配了一个私有缓存区域。默认情况下,TLAB 空间 的内存非常小,仅占有整个 Eden 空间的 1%。 【注意】不是所有的对象实例都能够在 TLAB 中成功分配内存,但 JVM 确实是将 TLAB 作 为**内存分配的***首选***。一旦对象在 TLAB** 空间 分配内存**失败时,**JVM 就会尝试着通过**使用** 加锁机制确保数据操作的原子性,从而直接 在 Eden 空间中分配内存。

26、堆的内部结束

- 1)Java 7 及之前, 堆内存逻辑上分为三部分:
- 新生代+老年代+永久代; 2)Java8及之后,堆内存逻辑上分为三部分; 新生代+老年代+元空间。



27、JVM 内存分区,为什么要有新生代和老 年代?

JVM 中的 Java 对象可以被划分为两类:

1)一类是**生命周期较短的瞬时对象**,这类对 象的创建和消亡都非常迅速;2)另外一类对 象的**生命周期非常长**,在某些极端的情况下 甚至**与 JVM 的生命周期保持一致**。不同对象 的生命周期不同,优化 GC 性能。

【注意】<mark>几乎</mark>所有的 Java 对象都是在 Eden 区被 new 出来的。特例: 大对象直接分配到 老年代,尽量避免程序中出现过多的大对象。 28、如何设置堆内存大小?

"-Xms"用于表示堆区的**起始内存**,等价于-XX:InitialHeapSize;

"-Xmx"则用于表示堆区的**最大内存**,等价于 -XX:MaxHeapSize;

·旦堆区中内存大小*超过"-Xmx"*所指定的最 大内存时抛出 OutOfMemoryError:heap 异常 【注意】1) 通常会将-Xms 和-Xmx 两个参数 配置相同的值,其目的是为了能够在 java 垃 及回收机制清理完堆区后不需要重新分隔计算堆区的大小,从而提高性能。 2) heap 默认最大值计算方式:如果物理内存少于192M,那么 heap 最大值为物理内存的一

半。如果物理内存大于等于1G,那么 heap 的 最大值为物理内存的 1/4。

3) heap 默认**最小值**计算方式:最少**不得少于** 8M, 如果物理内存大于等于1G, 那么默认值 为<u>物理内存的 1/64</u>, 即 1024/64=16M。最小堆 内存在 jvm 启动的时候就会被初始化。

29、如何设置新生代与老年代比例?

默认-XX:NewRatio=2,表示新生代占 1,老年 代占2,新生代占整个堆的1/3;

可以修改-XX:NewRatio=4,表示新生代占1, 老年代占4,新生代占整个堆的1/5。

30、如何设置 Eden、幸存者区比例?

在 HotSpot 中, Eden 空间和另外两个 Survivor 空间缺省**所占的比例**是 8:1:1;开发人员可以 通过选项"-XX:SurvivorRatio"调整这个空间 比例。比如-XX:SurvivorRatio=8。

31、对象分配策略

如果对象在<u>Eden出生</u>并经过<u>第一次MinorGC</u> 后仍然存活,并且能被 Survivor 容纳的话,将被移动到 Survivor 空间中,并将对象年龄 设为 1。对象在 Survivor 区中每熬过一次 MinorGC, 年龄就增加 1 岁,当它的年龄增 加到一定程度(默认为15岁,其实每个JVM、 每个 GC 都有所不同)时,就会被晋升到老年 代中。

32、对象分配具体过程

1)new 的对象**先放 Eden 区**,此区<u>有大小限制</u> 2) 当 Eden 区空间填满时,程序又需要创建 对象,JVM 的垃圾回收器将对 Eden 区进行 垃圾回收(Minor GC/YGC),将 Eden 区中的不 再被其他对象所引用的对象进行销毁,再加载新的对象放到 Eden 区。

- 3) 然后将 Eden 区中的剩余对象移动到幸存 者0区。
- 4) 如果**再次触发垃圾回收**,此时**上次幸存**下 来的放到幸存者 0 区的,如果没有回收,就会 放到幸存者1区
- 5) 如果再次经历垃圾回收,此时会重新放回 幸存者0区,接着再去幸存者1区。

6) 可以设置次数。默认是 15 次。 -XX:MaxTenuringThreshold=<N>**设置对象**晋 升老年代的年龄阈值。

- 7) 在老年代,相对悠闲。当老年代内存不足 时,再次触发 GC: Major GC, 进行老年代 的内存清理。
- 8) 若老年代执行了 Major GC 之后发现依然 无法进行对象的保存,就会产生 OOM 异常。 【注意】1)关于垃圾回收:

频繁在新生代收集; **很少**在<u>老年代</u>收集; 几乎不在<u>永久区/元空间</u>收集。 2) s0 和 s1 复制之后有交换,谁空谁是 to。

33、对不同年龄段的对象分配原则如下所示:

- 1) 优先分配到 Eden;
- 2) 大对象直接分配到老年代: 尽量避免程序 中出现过多的大对象;
- 3)长期存活的对象分配到老年代:动态对象 年龄判断;
- 4)如果 Survivor 区中相同年龄的所有对象大 小的总和*大于* Survivor 空间的一半,年龄大于或等于该年龄的对象可以直接进入老年代, 无须等到 MaxTenuringThreshold 要求的年龄。 5)空间分配担保: -XX:HandlePromotionFailure。 空间分配担保

在发生 Minor GC 之前,虚拟机会检查**老年代** 最大可用的连续空间是否大于新生代所有对 象的总空间,

>如果大于,则此次 Minor GC 是安全的;

> 如果小于,则虚拟机会查看 XX:HandlePromotionFailure 设置值是否允许

如果 HandlePromotionFailure=true,那么会继 续检查**老年代最大可用**连续空间*是否大于*历 次晋升到老年代的对象的平均大小,如果大 于,则尝试进行一次 Minor GC, 但这次 Minor GC 依然是有风险的; 如果小于或者 HandlePromotionFailure=false,则改为进行 次 Full GC。

35、解释 MinorGC、MajorGC、FullGC

JVM 在进行 GC 时,并非每次都对上面三个 内存(新生代、老年代;方法区)区域一起回收 的,大部分时候回收的都是指新生代。

GC 按照回收区域又分为两大种类型:

1) 部分收集

1>新生代收集(Minor GC): 只是新生代 (Eden\S0,S1) 的垃圾收集;

2>老年代收集(Major GC): 只是老年代的垃 圾收集;(只有 <u>CMS GC</u> 会有**单独收集老年** 代的行为)

3>混合收集(Mixed GC): 收集整个新生代以 及部分老年代的垃圾收集。(只有 G1 GC 有)

2) 整体收集(Full GC) 收集整个 java 堆和方法区的垃圾收集。

36、OOM 如何解决

1)要解决 OOM 异常或 heap space 的异常, 首先通过内存映像分析工具(如 Eclipse Memory Analyzer) 对 dump 出来的堆转储快 照进行分析,**确认内存中的对象***是否是必要* 也就是要**先分清楚**到底是出现了**内存泄** 漏还是**内存溢出**。

2) 如果**内存泄漏**,可进一步通过工具**查看泄** 漏对象到 GC Roots 的引用链。掌握了泄漏 对象的类型信息,以及 GC Roots 引用链的信 息,可以比较**准确地定位出泄漏代码的位置**。

3)如果**不存在内存泄漏**,即内存中的对象确实都还必须存活着,那应当**检查虚拟机的堆** 参数(-Xmx与-Xms),与机器物理内存对比 看**是否还可以调大**,从代码上检查**是否存在** 某些对象生命周期过长、持有状态时间过长 的情况,尝试减少程序运行期的内存消耗。