iava的内存管理全部交由JVM代替实现,开发者不需要关注与内存的分配和回收

1:JVM内存划分

2:对象访问

3:GC - 垃圾对象判定策略 4:GC - 垃圾回收算法

5:GC - 垃圾回收器

6:OOM解决思路

1:JVM内存划分

JVM按照存储内容的不同,将整个JVM内存分为5大类。其中线程私有的有:方法

计数器、虚拟机栈、本地方法栈;线程共享的有:方法区、堆。 1:程序计数器

记录线程即将执行的指令。多线程切换时,通过它来保证线程有序的向下执行。 2:虚拟机栈

又名线程方法调用栈。每个栈桢存储方法的入口、引用参数、局部变量表、方法

返回地址、操作数栈等。栈桢的入栈和出栈,对应着方法的调用和返回。 3:本地方法栈

与虚拟机栈类似,只不过本地方法栈记录本地方法,而线程方法栈记录iava方 法。

4:方法区

存放Class对象、静态变量、常量、字符串常量等等。 5:堆

存放对象的区域,根据GC回收的不同策略,又分为老年代和新生代。 2:对象访问

实例池

对象实例数据

对象类型数据

1:使用句柄池 Java堆 Java栈

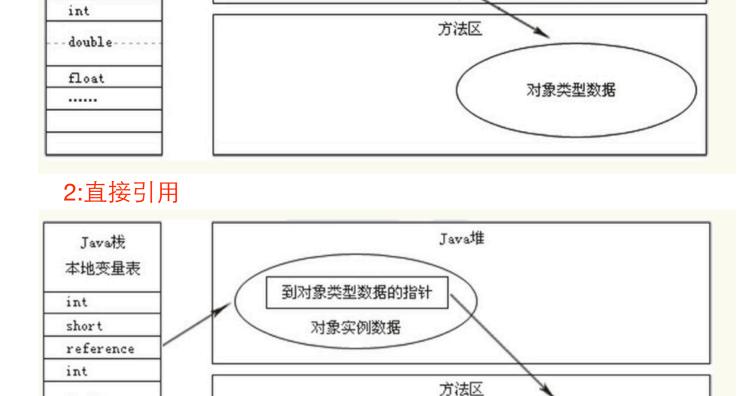
句柄池

到对象实例数据的指针

到对象类型数据的指针

本地变量表 int

short reference



4:创建对象 A a = new A(); 1:在栈中创建一个引用变量a

3:二者比较

double-

float

2.1:在方法区中找到A的Class对象 2.2:根据Class对象创建一个实例对象,存放在堆中 3:将新建的对象的地址赋值給变量a

使用句柄池,当GC移动对象时,并不需要修改引用,只需修改句柄池中的引用

3:GC - 垃圾对象判定策略 JVM会自动回收垃圾对象,那么何为垃圾对象呢? 计算垃圾对象有以下两种算法

优点:实现方便,判定效率高

缺点:无法处理循环引用的情况

1:优点:可解决循环引用的情况

3:GC Roots对象的类型

2:缺点:实现成本高,效率不及引用计数器

1:引用计数器

2:在堆中创建A的实例变量

直接使用,1:访问快,2:节省了句柄池的空间

2:可达性分析 以GC Roots对象为出发点,计算一条对象引用链,不在该链路上的对象即视 为垃圾对象。

虚拟机栈中的变量、方法区中的静态变量、常量

记录本对象被引用的次数。当数量为0即可视为垃圾对象。

GC Roots GC Roots Set

4:GC - 垃圾回收算法

清除后

回收后

存活对象

1:将堆分为老年代和新生代

2:将新生代氛围Eden区和survivor

新生代、单线程、STW、复制算法

新生代、多线程、STW、复制算法

清除垃圾对象,工作线程不停止

4.4:分代算法

5:GC - 垃圾回收器

注释:

1:Serial

2:ParNew

总结

优点

间

未使用

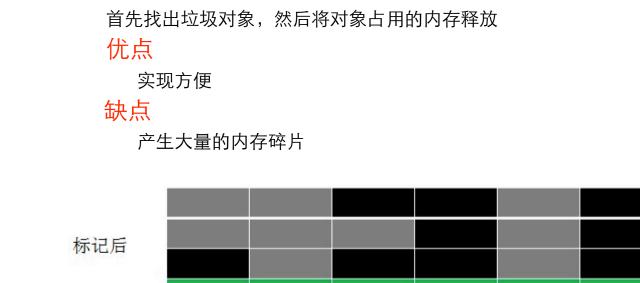
可回收

将堆按照对象的存活时间分为不同的区域,不同区域使用不同的垃圾回收器

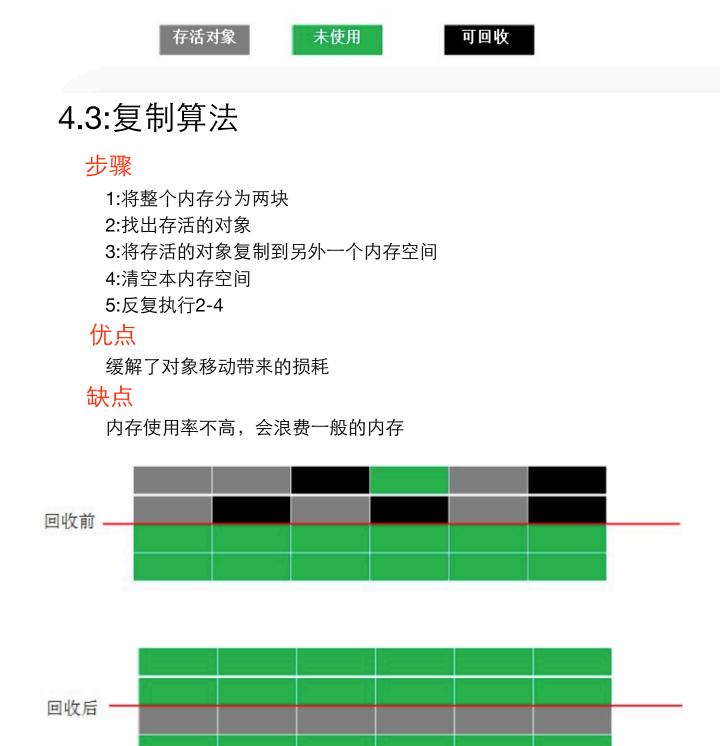
STW: Stop The word。即在进行垃圾回收时,所有工作线程暂停工作。

4.1:标记 - 清除法

垃圾回收对象









将比较耗时的并发标记和并发清除,和工作线程共同运行。减少STW停顿时

http://www.importnew.com/15311.html 6:OOM解决思路

> 1:分析各个类对应的实例变量的个数 2:分析Class数量是否过于庞大

3:注意字字符串常量

详情:

2:可以考虑扩容JVM内存

1:考虑栈容量是否太小 2:考虑是否有大量的递归调用

4:堆

2:分析容量

3:虚拟机栈

缺点 1:GC线程和工作线程竞争CPU 2:标记 - 清除算法产生内存碎片 3:会产生浮动垃圾,无法回收并发线程产生的垃圾 7:G1:Garbage-Frist 堆空间、多线程、并发、标记 - 整理法 思路 将整个对分为若干个region。垃圾回收时按照"垃圾对象空间"排序region,优 先清空垃圾对象多的region。 步骤: 初始标记 - 并发标记 - 重新标记 - 并发清除 优点:

有效时间内尽可能多的回收垃圾对象。提高垃圾回收率

GC线程和工作线程并发工作,不会影响系统的交互性

1:确定OOM发生的区域 利用工具获取JVM内存快照、分析内存快照

3:线程执行情况,是否有线程长期阻塞 2:方法区 1:加载的类太多,可以考虑分布式拆分系统

1:根据内存快照分析是否有内存泄漏的情况