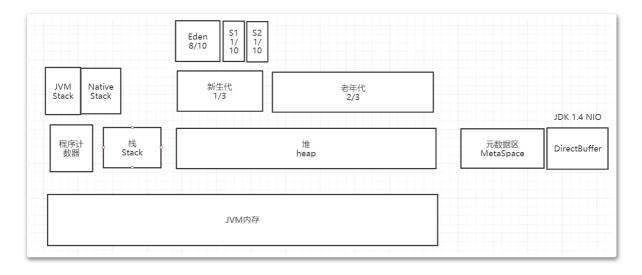
金三银四Java面试突击专题

JVM调优篇

=== 图灵: 楼兰 ===

一、说一说JVM的内存模型。

Memory	used	total	max	usage
heap	55M	243M	3612M	1. 53%
ps_eden_space	45M	63M	1333M	3. 43%
ps survivor space	9м	10M	10M	88.76%
ps old gen	88K	173568K		0.00%
nonheap	27M	28M	-1	97. 38%
code cache	5M	5M	240M	2.36%
metaspace	19M	20M	-1	97. 41%
compressed class space	2M	2M	1024M	0. 23%
D 4				



二、JAVA类加载的全过程是怎样的?什么是 双亲委派机制?有什么作用?

JAVA的类加载器: AppClassloader -> ExtClassloader -> BootStrap Classloader

每种类加载器都有他自己的加载目录。

JAVA中的类加载器: AppClassLoader , ExtClassLoader -> URLClassLoader -> SecureClassLoader -> ClassLoader

每个类加载器对他加载过的类,都是有一个缓存的。

双亲委派:向上委托查找,向下委托加载。作用:保护JAVA的层的类不会被应用程序覆盖。

类加载过程: 加载 -》连接 -》初始化

加载:把Java的字节码数据加载到JVM内存当中,并映射成JVM认可的数据结构。

连接:分为三个小的阶段: 1、验证:检查加载到的字节信息是否符合JVM规范。

2、准备: 创建类或接口的静态变量,并赋初始值 半初始化状态

3、解析: 把符号引用转为直接引用

初始化:

一个对象从加载到JVM,再到被GC清除,都 经历了什么过程?

method{ ClassLoaderDemo1 c = new ClassLoaderDemo1(); c.xxx} GC

- 1、用户创建一个对象,JVM首先需要到方法区去找对象的类型信息。然后再创建对象。
- 2、JVM要实例化一个对象, 首先要在堆当中先创建一个对象。-> 半初始化状态
- 3、对象首先会分配在堆内存中新生代的Eden。然后经过一次Minor GC,对象如果存活,就会进入S区。在后续的每次GC中,如果对象一直存活,就会在S区来回拷贝,每移动一次,年龄加1。->多大年龄才会移入老年代? 年龄最大15,超过一定年龄后,对象转入老年代。
- 4、当方法执行结束后,栈中的指针会先移除掉。

5、堆中的对象,经过Full GC,就会被标记为垃圾,然后被GC线程清理掉。

三、怎么确定一个对象到底是不是垃圾? 什么 是GC Root?

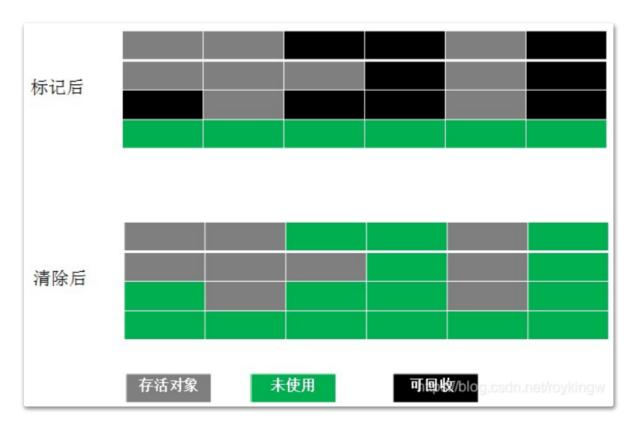
有两种定位垃圾的方式:

- 1、引用计数: 这种方式是给堆内存当中的每个对象记录一个引用个数。引用个数为0的就认为是垃圾。这是早期JDK中使用的方式。引用计数无法解决循环引用的问题。
- 2、根可达算法: 这种方式是在内存中,从引用根对象向下一直找引用,找不到的对象就是垃圾。

哪些是GC Root? Stack -> JVM Stack, Native Stack, class类, run-time constant pool 常量池, static reference 静态变量。

四、JVM有哪些垃圾回收算法?

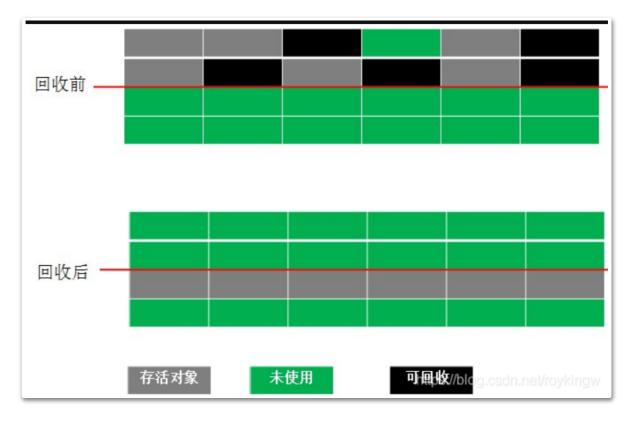
MarkSweep 标记清除算法



这个算法分为两个阶段,标记阶段:把垃圾内存标记出来,清除阶段:直接将垃圾内存回收。

这种算法是比较简单的,但是有个很严重的问题,就是会产生大量的内存碎片。

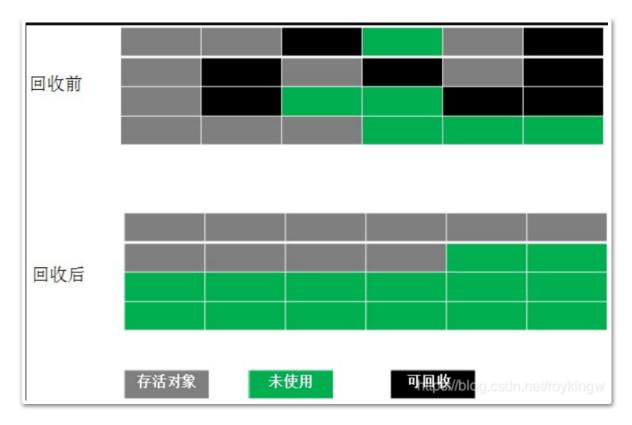
Copying 拷贝算法



为了解决标记清除算法的内存碎片问题,就产生了拷贝算法。拷贝算法将内存分为大小相等的两半,每次只使用其中一半。垃圾回收时,将当前这一块的存活对象全部拷贝到另一半,然后当前这一半内存就可以直接清除。

这种算法没有内存碎片,但是他的问题就在于浪费空间。而且,他的效率跟存货对象的个数有关。

MarkCompack 标记压缩算法



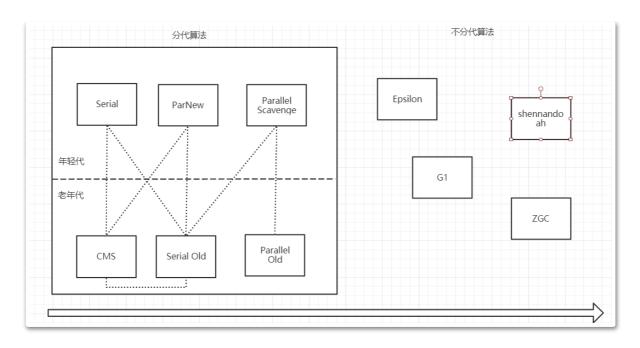
为了解决拷贝算法的缺陷,就提出了标记压缩算法。这种算法在标记阶段跟标记清除算法是一样的,但是在完成标记之后,不是直接清理垃圾内存,而是将存活对象往一端移动,然后将端边界以外的所有内存直接清除。

这三种算法各有利弊,各自有各自的适合场景。

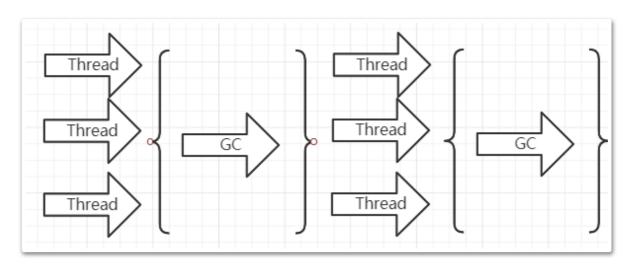
五、JVM有哪些垃圾回收器?他们都是怎么工作的?什么是STW?他都发生在哪些阶段?什么是三色标记?如何解决错标记和漏标记的问题?为什么要设计这么多的垃圾回收器?

STW: Stop-The-World。是在垃圾回收算法执行过程当中,需要将JVM内存冻结的一种状态。在STW状态下,JAVA的所有线程都是停止执行的-GC线程除外,native 方法可以执行,但是,不能与JVM交互。GC各种算法优化的重点,就是减少STW,同时这也是JVM调优的重点。

JVM的垃圾回收器:



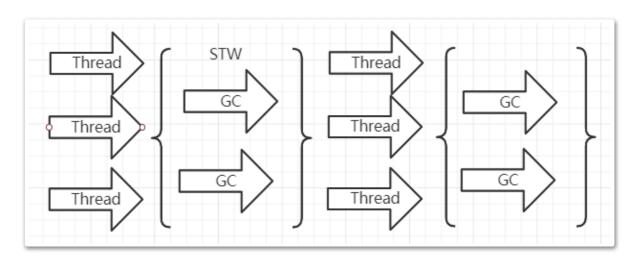
Serial 串行



整体过程比较简单,就像踢足球一样,需要GC时,直接暂停,GC完了再继续。

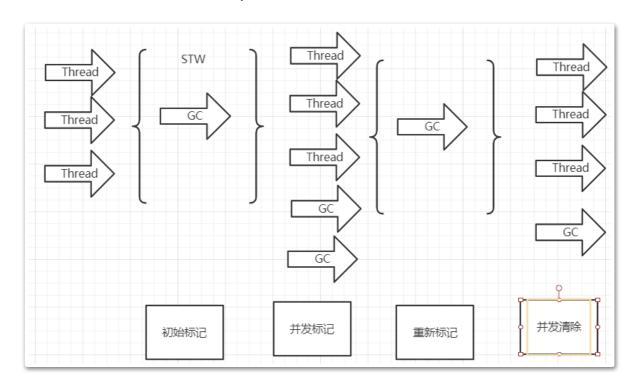
这个垃圾回收器,是早期垃圾回收器,只有一个线程执行GC。在多CPU架构下,性能就会下降严重。只适用于几十兆的内存空间。

Parallel 并行



在串行基础上,增加多线程GC。PS+PO这种组合是JDK1.8默认的垃圾回收器。在 多CPU的架构下,性能会比Serial高很多。

CMS Concurrent Mark Sweep



核心思想,就是将STW打散,让一部分GC线程与用户线程并发执行。 整个GC过程分为四个阶段

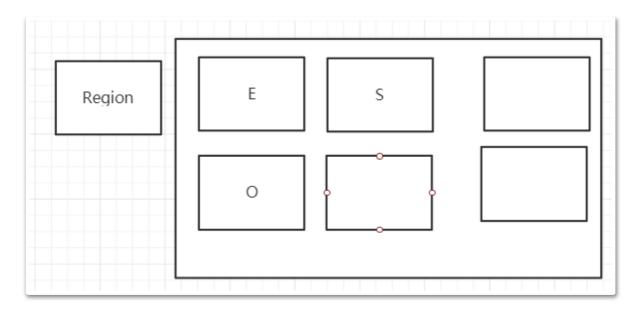
1、初始标记阶段: STW 只标记出根对象直接引用的对象。

2、并发标记:继续标记其他对象,与应用程序是并发执行。

3、重新标记: STW 对并发执行阶段的对象进行重新标记。

4、并发清除:并行。将产生的垃圾清除。清除过程中,应用程序又会不断的产生新的垃圾,叫做浮动垃圾。这些垃圾就要留到下一次GC过程中清除。

G1 Garbage First 垃圾优先



他的内存模型是实际不分代,但是逻辑上是分代的。在内存模型中,对于堆内存就不再分老年代和新生代,而是划分成一个一个的小内存块,叫做Region。每个 Region可以隶属于不同的年代。

GC分为四个阶段:

第一:初始标记标记出GCRoot直接引用的对象。STW

第二:标记Region,通过RSet标记出上一个阶段标记的Region引用到的Old区Region。

第三:并发标记阶段:跟CMS的步骤是差不多的。只是遍历的范围不再是整个Old区,而只需要遍历第二步标记出来的Region。

第四:重新标记:跟CMS中的重新标记过程是差不多的。

第五:垃圾清理:与CMS不同的是,G1可以采用拷贝算法,直接将整个Region中的对象拷贝到另一个Region。而这个阶段,G1只选择垃圾较多的Region来清理,并不是完全清理。

CMS的核心算法就是三色标记。

三色标记:是一种逻辑上的抽象。将每个内存对象分成三种颜色:黑色:表示自己和成员变量都已经标记完毕。灰色:自己标记完了,但是成员变量还没有完全标记完。白色:自己未标记完。

CMS通过增量标记 increment update 的方式来解决漏标的问题。

六、如何进行JVM调优? JVM参数有哪些?怎么查看一个JAVA进程的JVM参数? 谈谈你了解的JVM参数。如果一个java程序每次运行一段时间后,就变得非常卡顿,你准备如何对他进行优化?

JVM调优主要就是通过定制JVM运行参数来提高JAVA应用程度的运行数据

JVM参数大致可以分为三类:

- 1、 标注指令: -开头,这些是所有的HotSpot都支持的参数。可以用java -help 打印出来。
- 2、非标准指令: -X开头,这些指令通常是跟特定的HotSpot版本对应的。可以用java -X 打印出来。
- 3、不稳定参数: -XX 开头,这一类参数是跟特定HotSpot版本对应的,并且变化非常大。详细的文档资料非常少。在JDK1.8版本下,有几个常用的不稳定指令:

java -XX:+PrintCommandLineFlags: 查看当前命令的不稳定指令。

java -XX:+PrintFlagsInitial: 查看所有不稳定指令的默认值。

java -XX:+PrintFlagsFinal: 查看所有不稳定指令最终生效的实际值。