面试常考

CMS收集器

- 初始标记(Stop the world)
- 并发标记
- 预清理
- 可被终止的预清理
- 重新标记(Stop the world)
- 并发清理
- 并发重置

G1收集器

- 初始标记(Stop the world)
- 并发标记
- 最终标记(Stop the world)
- 筛选回收(Stop the world)

CMS的初衷和目的:为了消除Throught收集器和Serial收集器在Full GC周期中的长时间停顿。CMS的适用场景:如果你的应用需要更快的响应,不希望有长时间的停顿,同时你的CPU资源也比较丰富,就适合适用CMS收集器。

CMS提供了两个参数来解决这个问题: (1) UseCMSCompactAtFullCollection,在要进行Full GC的时候进行内存碎片整理; (2) CMSFullGCsBeforeCompaction,每隔多少次不压缩的Full GC后,执行一次带压缩的Full GC。

下面分别介绍两个收集器:

CMS 简介

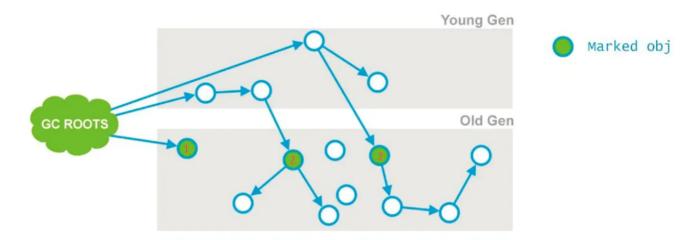
CMS全称Concurrent Mark Sweep,从名字可知是基于"标记——清除"算法实现。以获取最短回收停顿时间为目标;CSM为 老年代垃圾收集器, 在收集的过程中 可以与用户线程并发操作 。

- CMS牺牲了系统的吞吐量来追求收集速度,适合追求垃圾收集速度的服务器。
- 可以通过JVM启动参数: -XX: +UseConcMarkSweepGC来开启CMS
- 收集的是没有被标记的对象

CMS 清理的详细过程

初始标记 --- 标记老年代符合回收条件的存活对象

- 标记老年代中所有的GC Roots对象,如节点1
- 标记老年代中被年轻代中活着的对象引用的对象,如节点2,3



GC Roots 对象包括如下几种:

- 1. 虚拟机栈中的引用的对象 (栈帧中的本地变量表)
- 2. 方法区中的类静态属性引用的对象
- 3. 方法区中的常量引用的对象
- 4. 本地方法栈中JNI的引用的对象

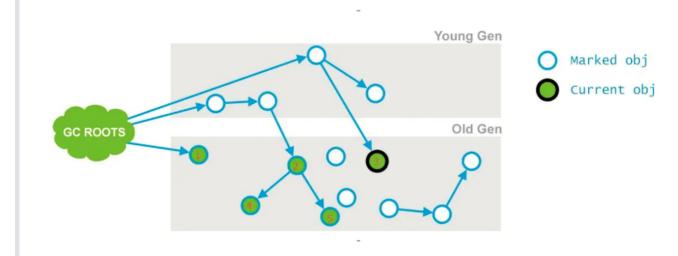
ps:为了加快此阶段的处理速度,减少停顿时间,可以开启初始标记并行化,同时调大并行标记的线程数,线程数不要超过cpu的核数

并发标记

特点:和应用程序并发运行,会导致对象的引用发生改变 (如新生代的对象晋升到了老年代,或者更新了引用关系)

- 重新标记,避免漏标,遗漏的情况
- 只负责把上述发生变化的对象所在的Card标识为Dirty, 后续只扫描Dirty Card, 避免扫描整个老年代,不负责处理
- 由于和用户线程并发运行,可能会导致concurrent mode failure

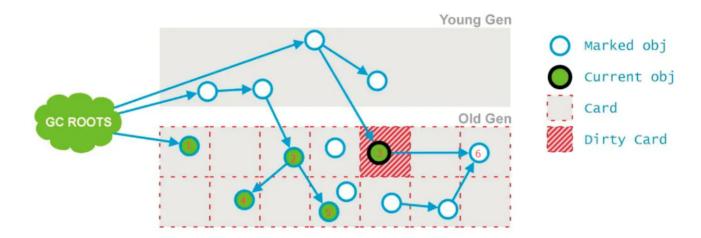
ps: 仍然可能有对象引用关系发生了改变导致没清理到



预清理阶段

• 用来处理前一个阶段因为引用关系改变导致没有标记到的存活对象(前一阶段仍可能遗漏)

如下图3改变了,被标记为Dirty



可终止的预处理

- 此阶段重复的做标记工作,直到发生abort条件,如持续时间超过5s等
- 之所以是5s, 是期待5s内能有ygc, 清理年轻代的引用

重新标记

会导致很长的stop the word 来整理发生的改变

目标是完成标记整个老年代的所有的存活对象,范围是整个堆(包括young 和 old)

- 重新标记前一般会执行一次ygc, 回收到年轻代无用的对象, 或放入幸存区, 或晋升到老年代。
- 扫描年轻代时,只需要扫描幸存区对象即可,一般很小,大大节省了时间

并发清理

• 老年代所有符合回收条件的对象(没被标记),通过Garbage Collector 采用清扫的方式回收那些不能用的对象 并回收空间

由于CMS清理时用户线程还在运行,自然还有新的垃圾产生,这些垃圾出现在标记过程之后,CMS无法当次清理掉,只好在下一次GC时在清理。

CMS 需要注意的点

减少remark阶段停顿

一般CMS的GC 耗时80% 都在remark, 如果觉得时间长,可以通过参数: -XX:+CMSScavengeBeforeRemark,
在remark操作之前做一次Young GC,目的是减少年轻代对老年代的无效引用,降低remark时的开销

内存碎片问题

• CMS基于标记-清楚算法,只会删除无用的对象,不会对内存做压缩,会造成内存碎片,默认是0,既等到CMS GC顶不住了才会压缩。可以通过参数-XX:CMSFullGCsBeforeCompaction=n进行配置

concurrent mode failure

• 由于新生代空间放不下了需要放入老年代,CMS还没有机会回收老年代产生的。 可以通过参数设置CMS达到了内存的百分比70%后开始GC

早提升的原因:

- 1. 新生代幸存区太小,放不下,老年代也放不下导致的,由于碎片化,大的对象到老年代找不到一段连续区域存放新生代的对象导致的,将导致遍历整个堆
- 2. 对象太大, 没有足够的空间来放了

提升失败的原因:

- 1. 老年代空闲空间不够
- 2. 老年代空闲多, 但是碎片太多, 不连续

解决方法

- 提升失败, 若是内存碎片导致, 需要空间整理压缩
- 提升过快,可以尝试调大Survivor
- 如果是老年代空间不够,尝试将CMS触发的阈值调低

总结

- 1. CMS 只收集老年代
- 2. 收集过程分为6个阶段, 重新标记阶段最耗时, 可以先进行一次yGC
- 3. 为了减少失败或异常,可以让CMS尽早GC(达到内存阈值百分比),一定次数后做一次内存压缩,减少内存碎片。
- 4. 对象提升失败,进而触发Full GC

参考资料

- 《深入理解Java虚拟机——JVM高级特性与最佳实践》 周志明
- 掘金博文

下一篇我们将介绍G1 收集器, 敬请期待!