JDK1.8 默认使用的Paraller GC + Paraller Old GC

java -XX:+PrintFlagsFinal 可以看到1.8默认的是 UseParallelGC ParallelGC 默认的是 Parallel Scavenge(新生代)+ Parallel Old(老年代)

### 在JVM中是+XX配置实现的搭配组合:

- 1. UseSerialGC 表示 "Serial" + "Serial Old"组合
- 2. UseParNewGC 表示 "ParNew" + "Serial Old"
- 3. UseConcMarkSweepGC 表示 "ParNew" + "CMS". 组合, "CMS"是针对旧生代使用最多的
- 4. UseParallelGC 表示 "Parallel Scavenge" + "Parallel Old"组合
- 5. UseParallelOldGC 表示 "Parallel Scavenge" + "Parallel Old"组合

在实践中使用UseConcMarkSweepGC表示 "ParNew" + "CMS" 的组合是经常使用的

### FUll GC 的原因:

- 1. 老年代空间不足
- 2. 永久代空间不足
- 3. concurrent mode failure, 有对象要放入老年代,但老年代空间不足
- 4. promotion failed 晋升到老年代,但空间不足
- 5. 统计得到的Minor GC晋升到老年代的对象平均大小大于老年代剩余空间大小

### GC调优的步骤:

- 1. 监控GC状态
- 2. 分析监控结果后决定是否需要优化GC. 比如GC时间只有0.1-0.3秒,那么就不需要把时间浪费在GC优化上,但如果运行的时间达到了1-3秒,甚至大于10s,那么GC优化将是很有必要的。
- 3. 设置合适的GC类型和内存大小
- 4. 分析结果 设置完GC参数后,分析24小时的结果,看看GC的情况,根据这个情况来具体的调整内存大小和GC类型。

### 频繁GC的原因:

- 1. 人为原因 比如在代码里调用System.GC , Runtime.GC
- 2. 框架原因 一些框架可能内部调用GC方法
- 3. 内存的原因 当heap 大小设置的比较小时,会频繁的引发GC, 比如Spark对内存性能要求是比较高的,分配大的内存,可以显著减少频繁GC的发生。
- 4. 其它原因 对象的生命周期比较短的情况下,创建和释放是比较频繁的。

# Minor GC, Full GC 触发条件

- Minor GC触发条件: 当Eden区满时,触发Minor GC。新创建的对象大小 > Eden所剩空间
- Full GC触发条件: 清理整个堆空间,包括年轻代和老年代当年老代满时会引发Full GC,Full GC将会同时回收年轻代、年老代

当永久代满时也会引发Full GC, 会导致Class、Method元信息的卸载

- (1) 调用System.gc时,系统建议执行Full GC,但是不必然执行
- (2) 老年代空间不足
- (3) 方法去空间不足
- (4) 通过Minor GC后进入老年代的平均大小大于老年代的可用内存
- (5) 由Eden区、From Space区向To Space区复制时,对象大小大于To Space可用内存,则把该对象转存到老年代,且老年代的可用内存小于该对象大小。

### CMS收集器

对于CMS收集器来说,最重要的是合理地设置年轻代和年老代的大小。年轻代太小的话,会导致频繁的Minor GC,并且很有可能存活期短的对象也不能被回收,GC的效率就不高。而年老代太小的话,容纳不下从年轻代过来的新对象,会频繁触发单线程Full GC,导致较长时间的GC暂停,影响Web应用的响应时间。

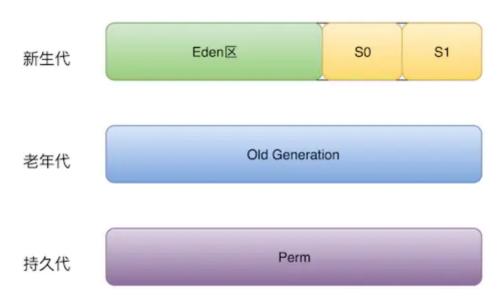
#### G1收集器

对于G1收集器来说,不推荐直接设置年轻代的大小,这一点跟CMS收集器不一样,这是因为G1收集器会根据算法动态决定年轻代和年老代的大小。因此对于G1收集器,需要关心的是Java堆的总大小(-Xmx)。

此外G1还有一个较关键的参数是-XX:MaxGCPauseMillis = n,这个参数是用来限制最大的GC暂停时间,目的是尽量不影响请求处理的响应时间。G1将根据先前收集的信息以及检测到的垃圾量,估计它可以立即收集的最大区域数量,从而尽量保证GC时间不会超出这个限制。因此G1相对来说更加"智能",使用起来更加简单。

# GC 优化

优化并不能解决一切问题, 是最后的调优手段



- 新生代: 每次回收叫Minor GC, 后只要少量存活对象, 选用复制算法, 只需要复制少量就可完成
- 老年代,回收叫Major Fc, 对象存活率比较高
- Full GC (回收新 , 老)
- 永久代, 存放元数据, 如class, Method的元信息, 与垃圾回收关系不大

# GC 的概念

从IDK7起,有5种GC类型

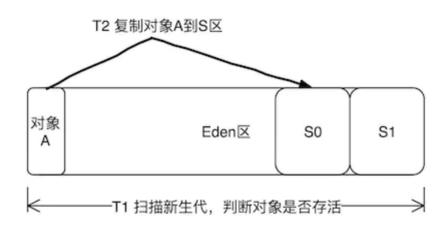
- 1. CMS (concurrent mark & Sweep)
- 2. G1 (Garbage First)
- 3. Parallel GC (多线程,速度快,内存很大时很有用)
- 4. Parallerl Old GC
- 5. Serial GC (单线程, 专为单核计算机设计,适合小内存, 每次GC 都会把堆分两部分,一部分有对象,一部分 没对象)

### 优化概念

JVM 为了执行GC将会暂停运行中的应用,除GC线程外,应用中的其它所有线程都将暂停工作。优化一般指减少STW的时间

# 优化方法

• Minor GC频繁: 考虑增大新生代空间



复制对象的成本远高于扫描成本,单次Minor GC时间更多取决于GC后存活对象的数量,而非Eden区的大小。

新生代扩容后老年代增速也会变慢, Major GC 频率也会降低

PS: 如果有大量短期对象, 应该选择较大的年轻代, 如果有较多的持久对象, 应该适当加大老年代

- 减少CMS Remark 时间 CMS在remark 时会扫描新生代和老年代,所以减少新生代对象数量即可(如CMS执行前强行进行一次Minor GC)
- 避免Minor GC扫描全表 卡表的引入:
- 老年代分成大小512b的若干卡表,当发生老年代引用新生代对象时,虚拟机将该卡对应的卡表元素设置为适当的值。这样Minor Gc时就可以知道那些在老年代中存在引用
- 避免Full GC 如提示失败, concurrent model failure 时候等由于老年代空间不足导致的失败

# 参考文献

• 《深入理解Java虚拟机——JVM高级特性与最佳实践》 - 周志明

- 简书
- 掘金