

ZGC

zero paused GC ?



马士兵

Revision

- 2019年8月2日 - 马士兵

参考资料

- <https://wiki.openjdk.java.net/display/zgc/Main>

设计目标

- 支持TB级别（4T，据说已经扩展到16T）
- 最大GC停顿10ms
- 内存增大，停顿时间不长
- throughput不超过15%的影响
 - SPECjbb 2015基准测试，128G堆内存，单次GC停顿最大1.68ms，平均1.09ms

特性

- Colored Pointers
- LoadBarrier
 - 完全不同于CPU中的Load Barrier
 - 指的是从堆中加载对象后, 执行一段儿逻辑
- SingleGeneration
- PageAllocation
 - 三种大小不同的动态页面
- Partial Compaction
- Mostly Concurrent

GC设计方法论

1. 是否分代
2. GC算法
 1. throughput
 2. latency
 1. 减少STW时间
 1. 尽量concurrent
 2. 并行标记后的整理阶段通过内存屏障规避STW
 1. 读屏障 ZGC获取堆变量地址的时候
 2. 写屏障 G1并发标记阶段

对比

128G 的堆, 复合模式下的性能, 看 GC 停顿时间:

ZGC

avg: 1.091ms (+/-0.215ms)

95th percentile: 1.380ms

99th percentile: 1.512ms

99.9th percentile: 1.663ms

99.99th percentile: 1.681ms

max: 1.681ms

G1

avg: 156.806ms (+/-71.126ms)

95th percentile: 316.672ms

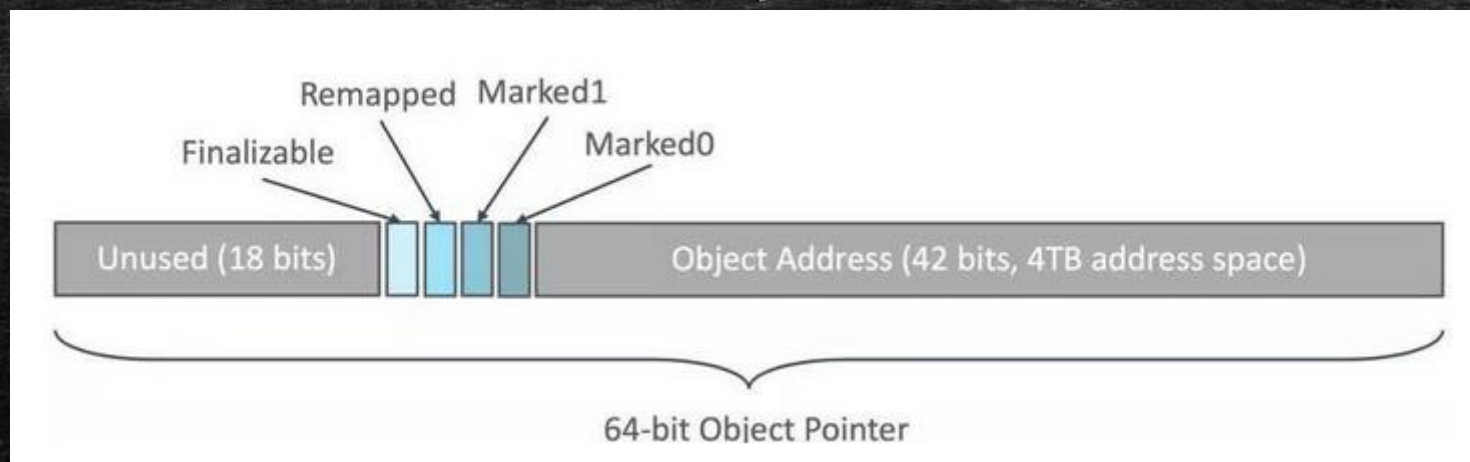
99th percentile: 428.095ms

99.9th percentile: 543.846ms

99.99th percentile: 543.846ms

max: 543.846ms

Colored Pointer + Load Barrier



不支持32位，不支持指针压缩
Load Barrier根据指针颜色决定是否做一些事情

region更灵活



2M 32M $n \times 2M$

动态分配

256k以下在Small Page

4M以下在medium Page

以上在Large Page

支持NUMA

- non – uniform memory access
- 在距离CPU最近的内存分配和回收，更高效

并行

在ZGC 官网上有介绍，前面基准测试中的32核服务器，128G堆的场景下，它的配置是：

20条ParallelGC Threads，在那三个极短的STW阶段并行的干活 - mark roots, weak root processing (StringTable, JNI Weak Handles, etc) 和 relocate roots ;

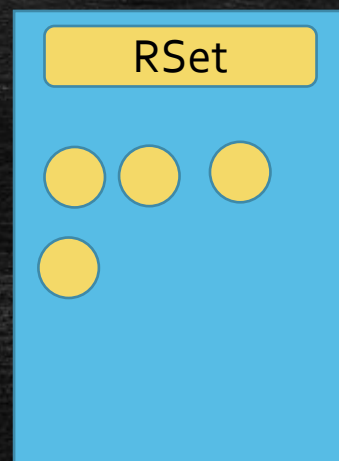
4条ConcGC Threads，在其他阶段与应用并发地干活 - Mark, Process Reference, Relocate。仅仅四条，高风亮节地尽量不与应用争抢CPU。

ConcGCThreads开始时各自忙着自己平均分配下来的Region，如果有线程先忙完了，会尝试“偷”其他线程还没做的Region来干活，非常勤奋。

简单不分代

回收压缩

- 整个region mark – compact
- 而G1是incremental copying collector
 - 不会回收整个Region
 - 通过RSet记录 + 写屏障



没有RSet

- 没有G1占内存的RememeredSet

zgc phases

1. pause mark start
2. concurrent mark
3. relocate
4. remap

ZGC JDK11引入
-XX:+UseZGC
specjbb zgc测试结果
竟然达到惊人的1ms
b站上的视频

ZGC的并发标记算法

