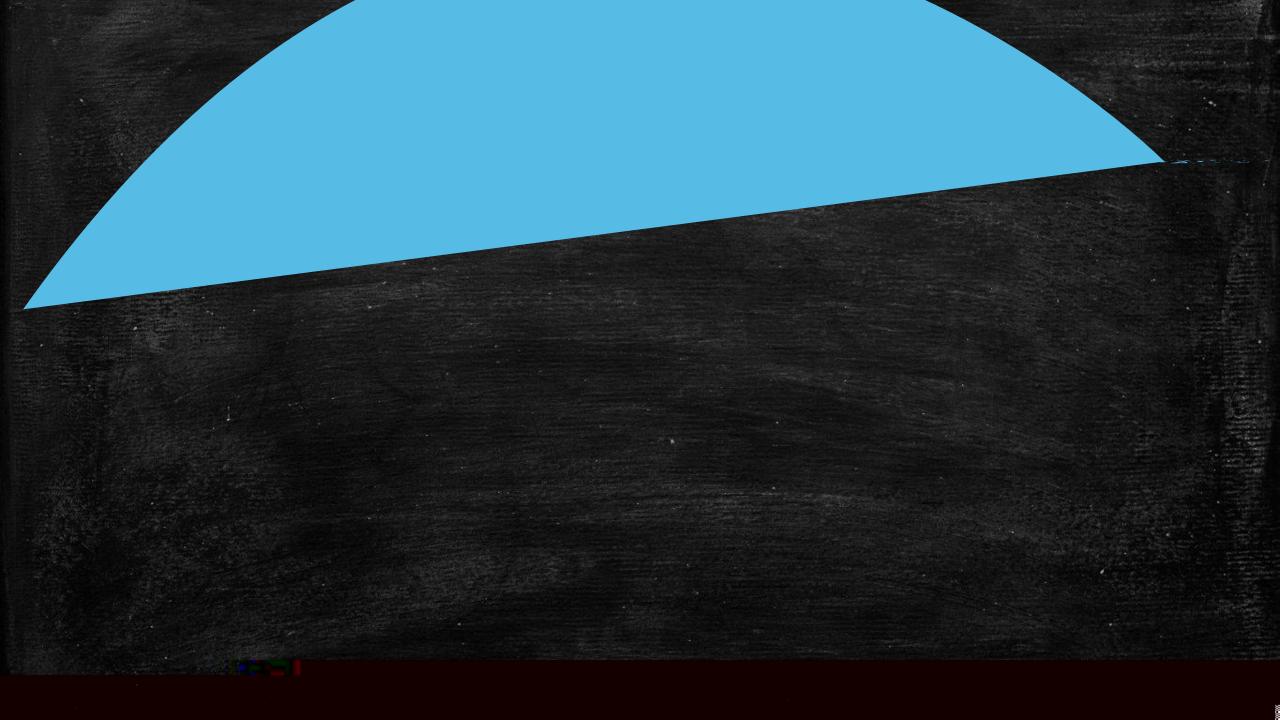
马士兵教育 **Z**GC ZGC zero paused GC? The Z Garbage Collector 马士兵 http://mashibing.com



# 参考资料 https://wiki.openjdk.java.net/display/zgc/Main http://mashibing.com

### 设计目标

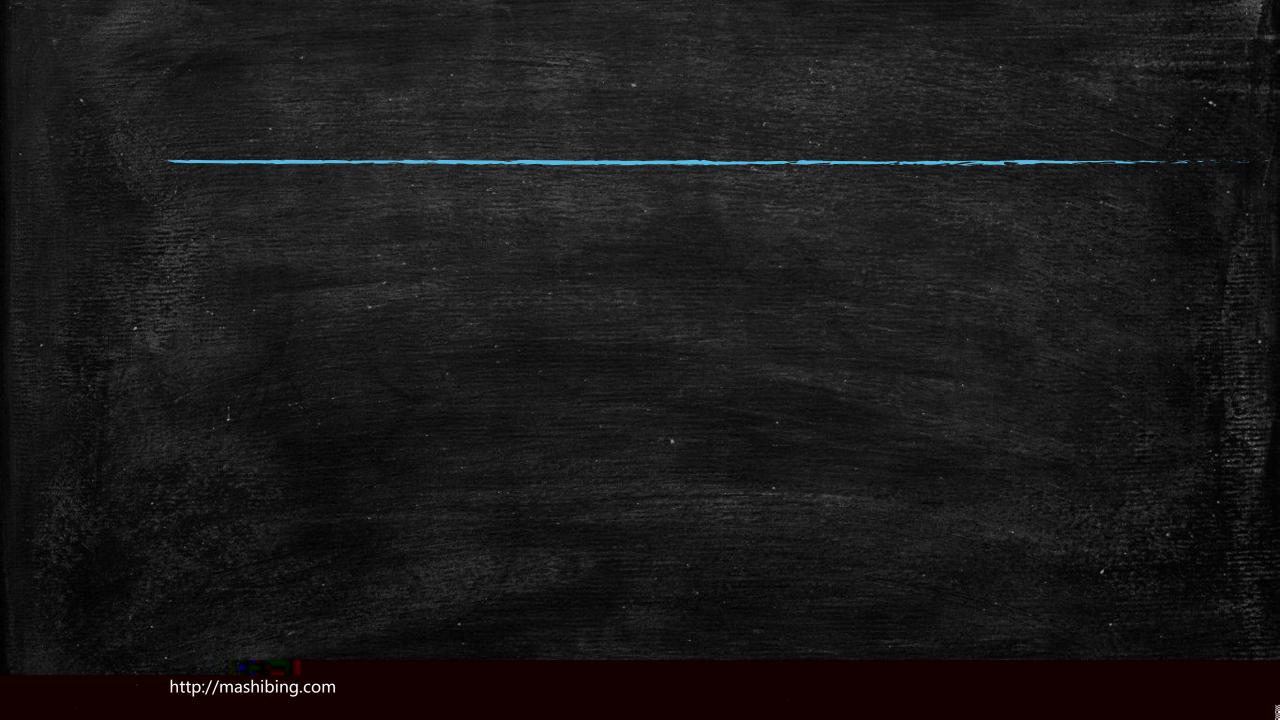
- 支持TB级别 (4T, 据说已经扩展到16T)
- 最大GC停顿10ms
- 内存增大, 停顿时间不长
- throughput不超过15%的影响
  - SPECjbb 2015基准测试,128G堆内存,单次GC停顿最大1.68ms, 平均 1.09ms

### 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

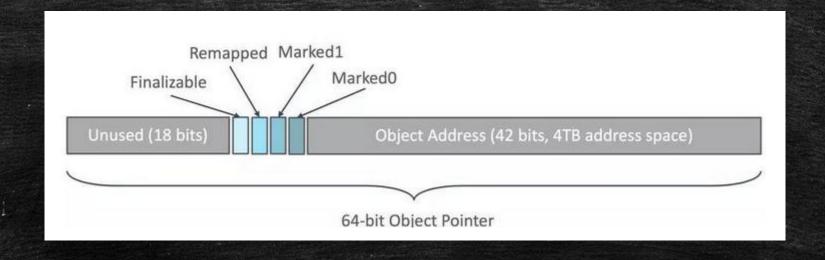
99th percentile: 428.095ms

99.9th percentile: 543.846ms

99.99th percentile: 543.846ms

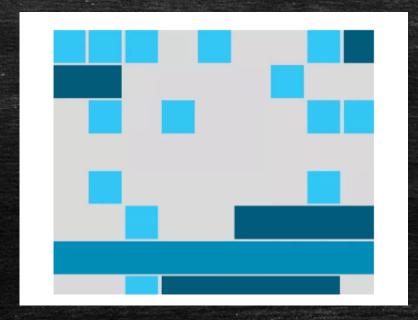
max: 543.846ms

### 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\*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

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:

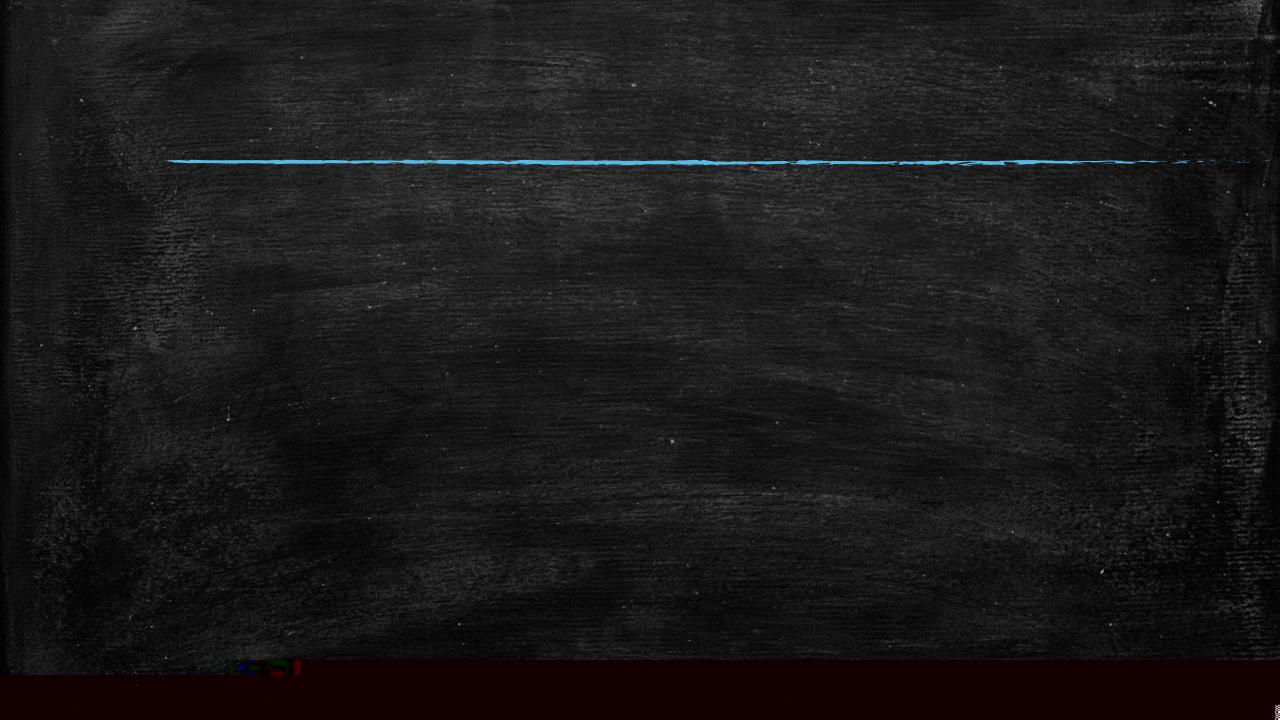
20条ParallelGCThreads, 在那三个极短的STW阶段并行的干活 - mark roots, weak root processing (StringTable, JNI Weak Handles, etc) 和 relocate roots;

4条ConcGCThreads, 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。

ConcCGCThreads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。





# 没有RSet ■ 没有G1占内存的RememeredSet http://mashibing.com

# zgc phases

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

