

# Java架构师必备技能之 高并发及性能调优系列课程训练营

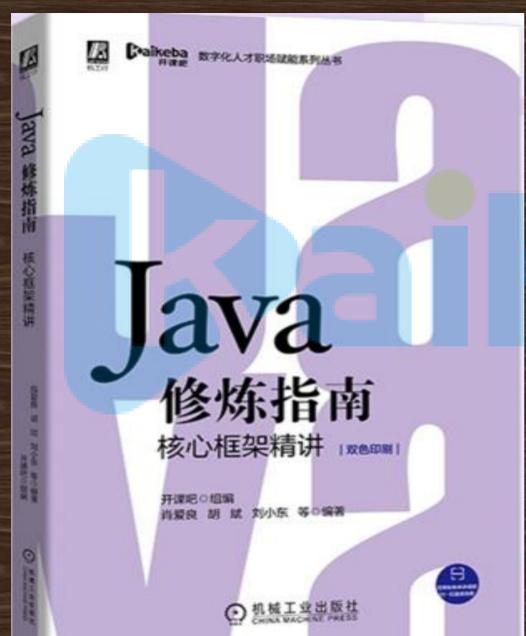
讲师: JackHu

时间:2020年9月9日

个人简介:

开课吧特约资深讲师&课程研究员知学科技首席架构师&创始人博学谷课程研究&技术负责人51拜师技术架构师&负责人药房网技术负责人,作北计算研究所技术负责人机械工业出版社《源码修炼指南》《RocketMQ实战内幕》





# 长按识别二维码

学情优化收集问卷

## 章节内容

- 1.为什么要进行JVM调优
- 2.深入分析JVM调优原理
- 3.JVM调优实践
- 4.GC日志分析(观察YGC/FGC)
- 5.吞吐量优先调优
- 6.响应时间优先调优
- 7.G1垃圾回收器



# 为什么要进行JVM调优



# 思考问题:为什么要进行JVM调优?

- 垃圾太多,内存占满
- · 垃圾回收线程太多



Native Method Stacks (本地方法栈)

**Program Counter Register** (程序计数器)

JVM Stacks (虚拟机栈)

栈帧-1(方法A)

局部变量表 动态连接 方法返回地址 操作栈

栈帧-2(方法B)

局部变量表

动态连接 方法返回地址

Heap (堆区)

Eden

SO S1

Young区(新生代)

Old区 (老年代) Metaspace(元数据区

CodeCache

JIT编译产物

Java虚拟机内存模型: 垃圾回收对象主要在Heap(堆区)





- 操作系统的位数决定寻址空间决定服务器内存大小
- · 32位操作系统 (maxMemory:4GB)
- · 64位操作系统 (maxMemory: 16384PB)



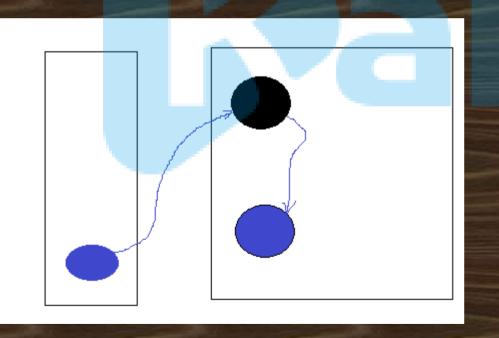
- GC时间足够小(堆内存设置小)
- GC次数足够少 (堆内存设置大)
- · 发生full GC的周期足够长

# 12 深入分析JVM调优原理



## 灵魂拷问: 什么是垃圾??

• 是指那些不可能再被任何途径使用的对象所占的内存空间(哪些对象),就是垃圾

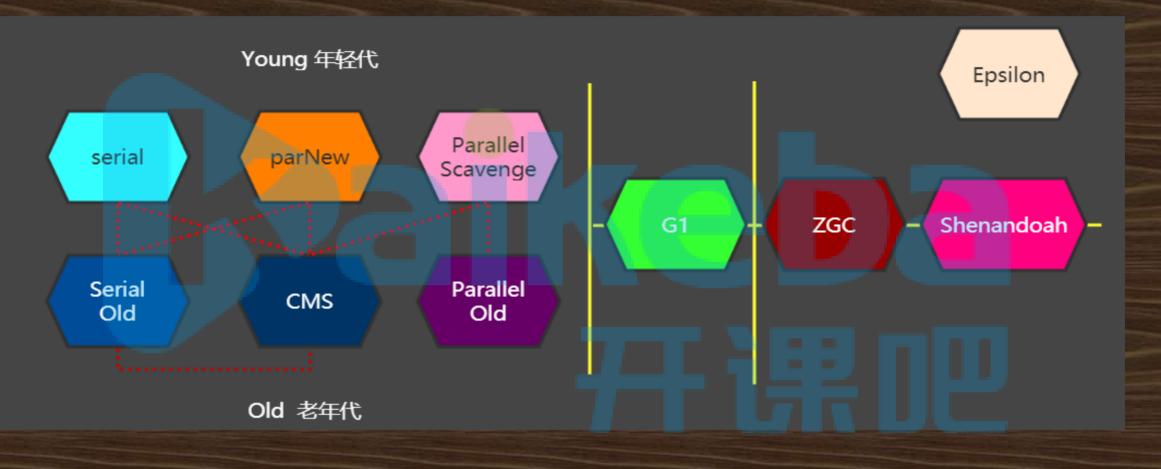




- 引用计数算法
- ・根可达算法

- · Mark-Sweep 标记清除法
- Copying 拷贝算法
- · Mark-Compact 标记压缩算法





・串行回收器:Serial、Serial old

·并行回收器: ParNew、Parallel Scavenge、Parallel old

・并发回收器:CMS、G1(分区算法)



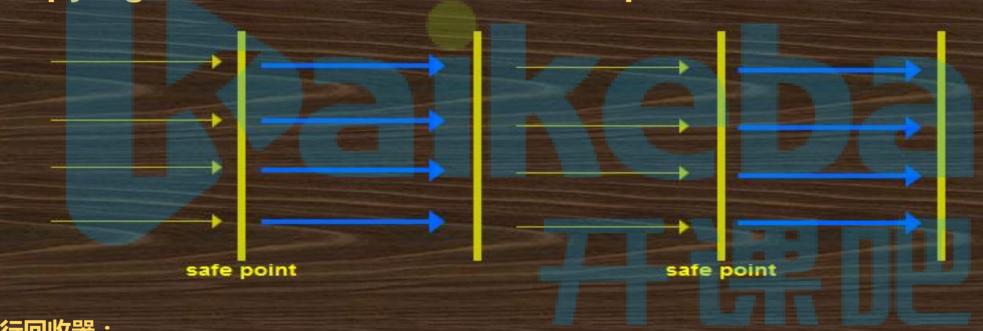
- Stop-The-World
- Copying collector which uses a single GC Threads



单CPU效率最高,是client模式的默认垃圾回收器



- Stop-The-World
- Copying collector which uses multiple GC Threads

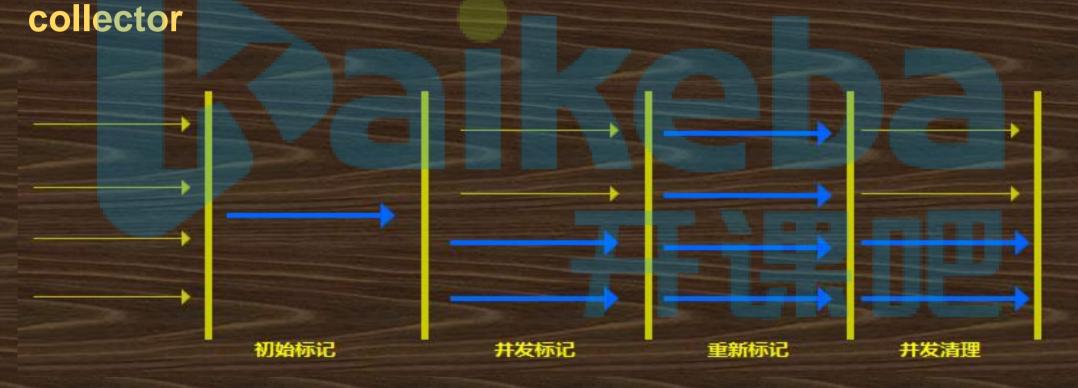


### 并行回收器:

ParNew
Parallel Scavenge
Parallel old

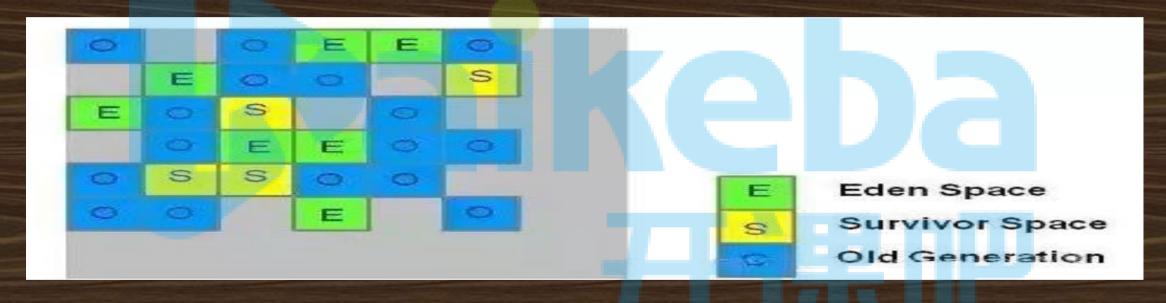


concurrent mark sweep, A mostly concurrent, low-pause





- Stop-The-World
- Garbage First (G1)



使用G1收集器时,它将整个Java堆划分成约2048个大小相同的独立Region块,每个Region块大小根据堆空间的实际大小而定,整体被控制在1MB到32MB之间,且为2的N次幂,即1MB,2MB,4MB,8MB,16MB,32MB。可以通过-XX:G1HeapRegionsize设定。所有的Region大小相同,且在JVM生命周期内不会被改变;

ZGC是一款JDK 11中新加入的具有实验性质的低延迟垃圾收集器,ZGC源自于是Azul System公司 开发的C4(Concurrent Continuously Compacting Collector)收集器。

### Supported Platforms

Platform	Supported	Since	Comment
Linux/x64		JDK 11	
Linux/AArch64		JDK 13	7T 188 nm
macOS	•	JDK 14	77 GRUE
Windows	•	JDK 14	Requires Windows version 1803 (Windows 10 or Windows Server 2019) or later.



ZGC是一款JDK 11中新加入的具有实验性质的低延迟垃圾收集器,ZGC源自于是Azul System公司开发的C4(Concurrent Continuously Compacting Collector) 收集器。ZGC收集器是一款基于Region内存布局的, 暂时不设分代的, 使用了读屏障、 颜色指针等技术来实现 可并发的标记-整理算法的,以低延迟为首要目标的一款垃圾收集器。

ZGC的Region可以具有大、中、小三类容量:

小型Region (Small Region):容量固定为2MB,用于放置小于256KB的小对象。

中型Region (Medium Region):容量固定为32MB,用于放置大于等于256KB但小于4MB的对象。

大型Region ( Large Region ) : 容量不固定 ,可以动态变化 ,但必须为2MB的整数倍 ,用于放置4MB或以上的大对象。

Goals

TB

Multi-terabyte heaps

Max GC pause time



Lay the foundation for future GC features

**15**%

Max application throughput reduction

