

复旦大学计算机科学技术学院



# 编程方法与技术

## B.7. 垃圾回收(GC)机制

周扬帆

2021-2022第一学期

# 垃圾回收机制的来由

## □ 回忆C/C++的内存管理

- new/delete
- malloc/free
- 堆(heap)/栈(stack)
  - 谁需要垃圾回收



# 垃圾回收机制的来由

## □ Java内存管理思想

- 交由程序员进行内存管理容易出错

- JVM接管内存管理

  - JVM可实现内存管理的原因：无灵活的指针操作

- 内存管理的要素

  - 内存分配和回收



# 垃圾回收机制

## □ 哪些内存需要回收

- 错误回收 → 程序出错
- 经典算法：引用计数法、可达性分析

## □ 如何进行内存回收

- 标记清除算法、复制算法、标记整理算法
- 分代回收算法
- 垃圾回收器

# 垃圾回收机制

- **时间停止 – Stop-the-world (STW)**
  - GC期间，很多环节下所有线程都需要暂停
  - 因此GC需要优化、节省STW时间
- **如何进行内存回收**
  - 标记清除算法、复制算法、标记整理算法
  - 分代收集算法
  - 垃圾收集器

# 垃圾回收机制

## □ 哪些内存需要回收

- 错误回收 → 程序出错
- 经典算法：引用计数法、可达性分析

## □ 如何进行内存回收

- 标记清除算法、复制算法、标记整理算法
- 分代收集算法
- 垃圾收集器

# 引用计数器

□ **引用计数器：** 记录对象的引用数量

□ **规则**

- 任何其它变量被赋值为这个对象的引用时  
→ 对象的引用计数器+1
- 当一个对象实例的某引用超过生命周期  
→ 对象的引用计数器-1
- 当一个对象实例的某引用被设置为新值  
→ 对象的引用计数器-1
- 当一个对象实例被垃圾收集时  
→ 它引用的任何对象实例的引用计数器均-1

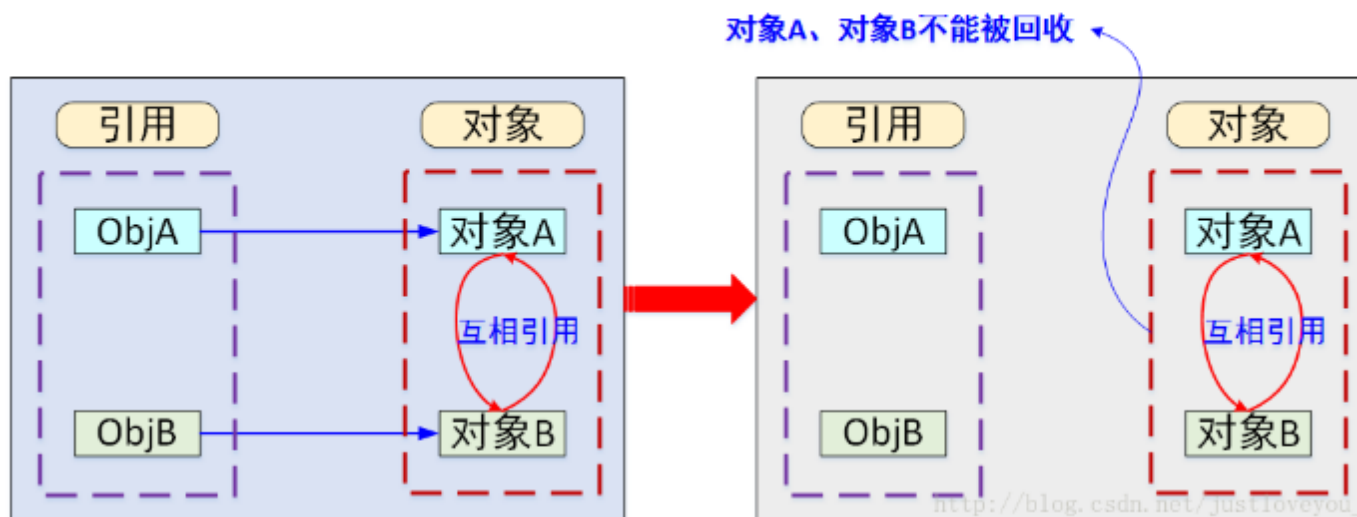
# 引用计数器

## □ 规则

- 计数器为0 → 没用了，垃圾回收的时候可回收

## □ 问题

- 难以解决循环依赖



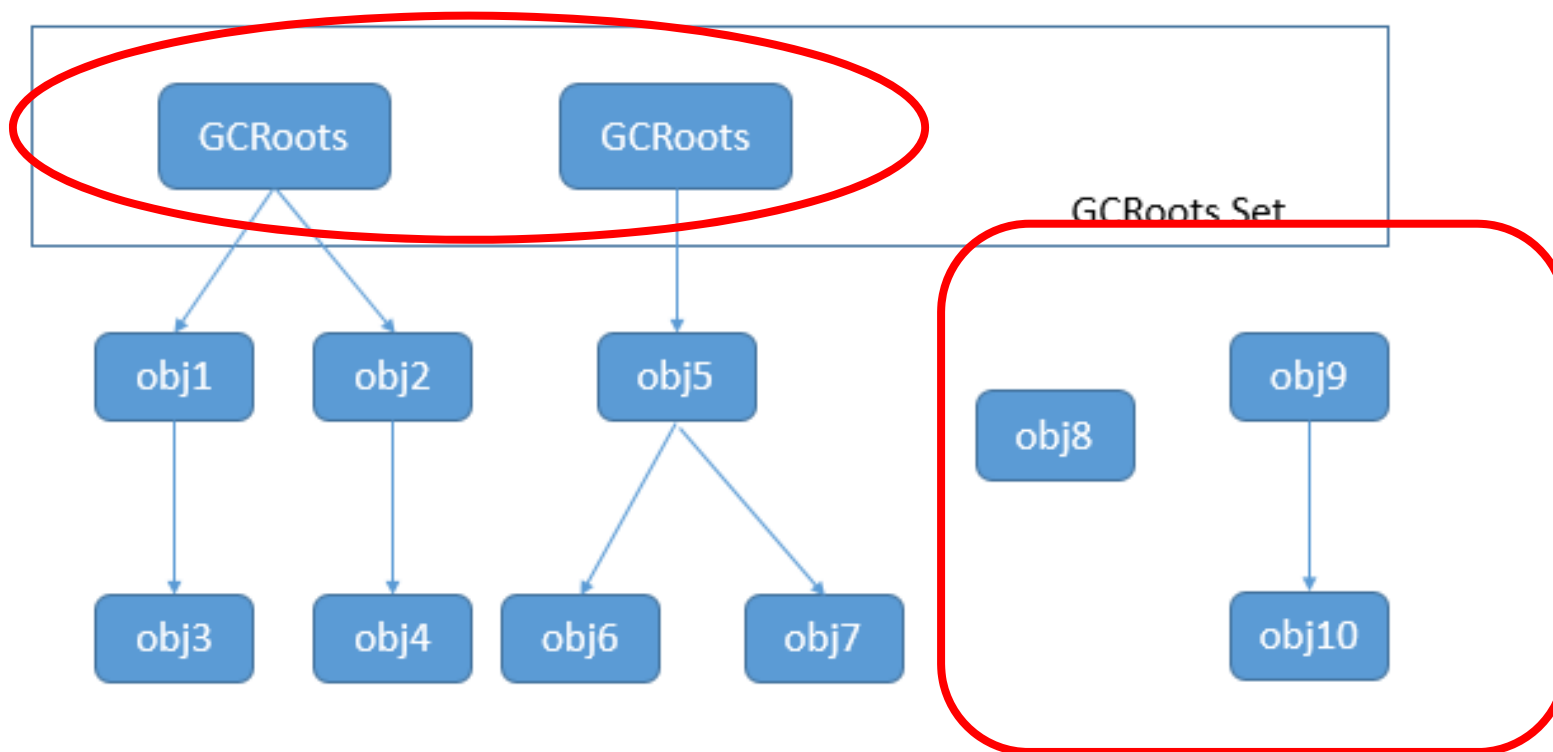
- Java现已不用!



# 可达性分析

## □ 规则

- 通过构建引用链，侦测没有依赖的对象
- 当一个对象到GC Root没有路径时 → 可GC



# 可达性分析

- **GC Root: 正运行的程序可访问的引用变量**
  - 虚拟机栈(局部变量)中的对象引用
  - 本地方法栈中native方法的对象引用
  - 方法区中类的静态属性的对象引用
  - 方法区中常量的对象引用
- **从GC Root出发找它们引用的对象**
  - 递归 → 引用链
- **引用链上没有的对象**
  - 可GC

# 可达性分析

- **GC Root: 正运行的程序可访问的引用变量**
- **从GC Root出发找它们引用的对象**
  - 递归 → 引用链
- **引用链上没有的对象**
  - 可GC



# 可达性分析

- **GC Root: 正运行的程序可访问的引用变量**
- **从GC Root出发找它们引用的对象**
  - 递归 → 引用链
- **引用链上没有的对象**
  - 可GC
- **例子**

```
Object aobj = new Object ( ) ;  
Object bobj = new Object ( ) ;  
Object cobj = new Object ( ) ;  
aobj = bobj;  
aobj = cobj;  
cobj = null;  
aobj = null;
```

# 垃圾回收机制

## □ 哪些内存需要回收

- 错误回收 → 程序出错
- 经典算法：引用计数法、可达性分析

## □ 如何进行内存回收

- 标记清除算法、复制算法、标记整理算法
- 分代回收算法
- 垃圾回收器

# 标记-清除算法

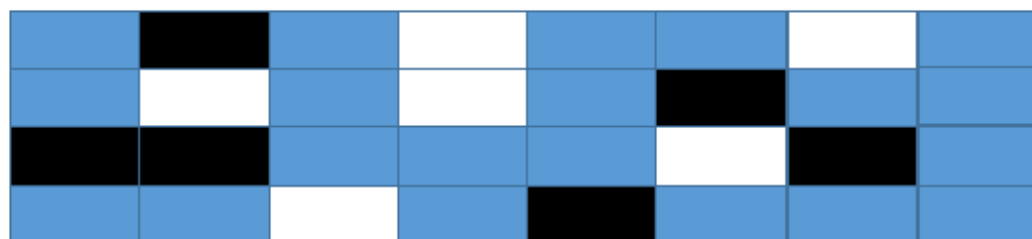
## □ 算法 (Mark-Sweep)

- 从GC Root出发，标记存活对象
- 标记完毕后，对未标记对象进行清除

## □ 问题

- 内存空间不连续

回收前

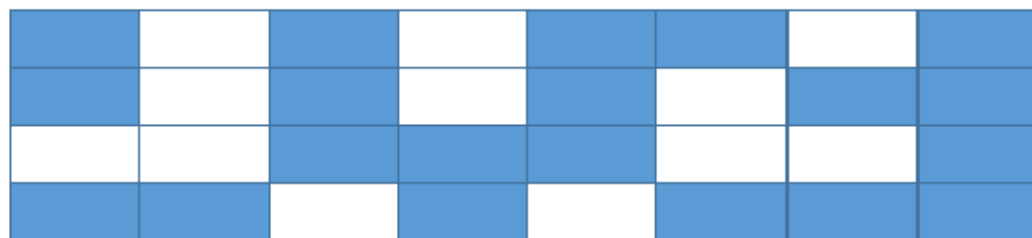


可回收

存活对象

未使用

回收后



可回收

存活对象

未使用

# 标记-整理算法

## □ 算法 (Mark-Compact)

- 从GC Root出发，标记存活对象
- 标记完毕后，整理存活对象



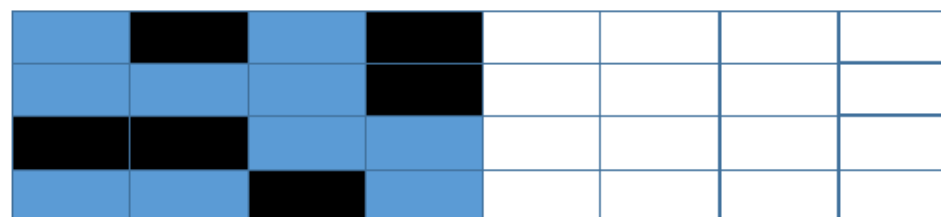
## □ 特点

- 拷贝整理太慢
- 整理之后内存连续

# 复制算法

## □ 算法 (Copying)

- 将空间分成等大小两块，每次只用一块
- 当前块用完后，将这块存活对象移到另一块
- 设置另一块为当前块
- 重复上述过程

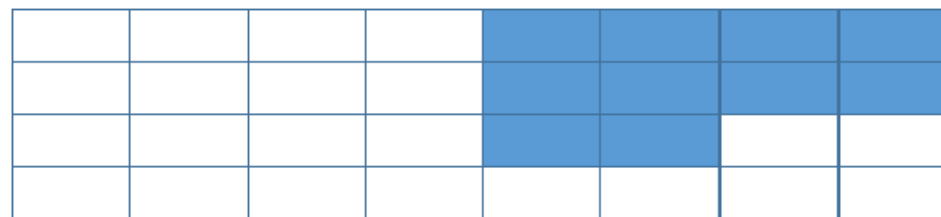


可回收

存活对象

未使用

回收后



可回收

存活对象

未使用

## □ 额外空间：适合存活率低场景



# 垃圾回收机制

## □ 哪些内存需要回收

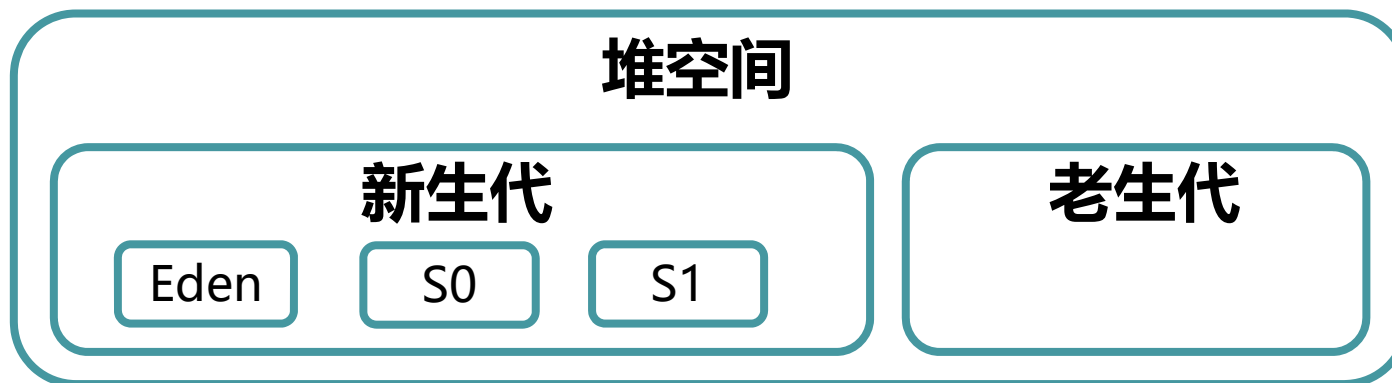
- 错误回收 → 程序出错
- 经典算法：引用计数法、可达性分析

## □ 如何进行内存回收

- 标记清除算法、复制算法、标记整理算法
- 分代回收算法
- 垃圾回收器

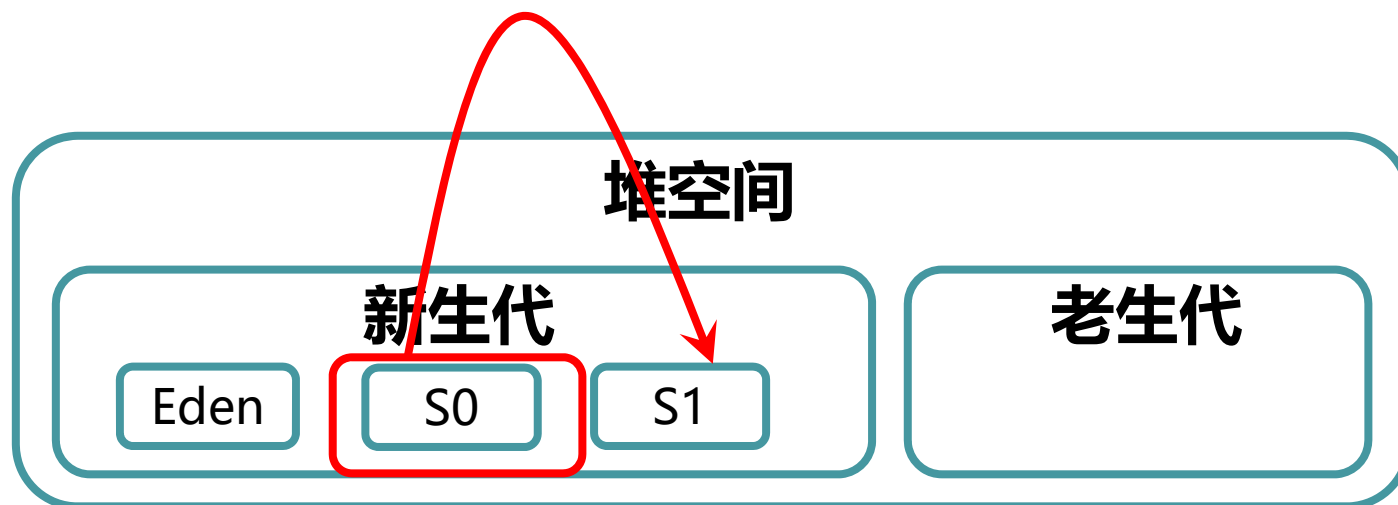
# JAVA内存管理+

- ❑ 栈：虚拟机栈/native方法栈
- ❑ 方法区（静态区）
  - 方法代码
  - 常量池
- ❑ 堆



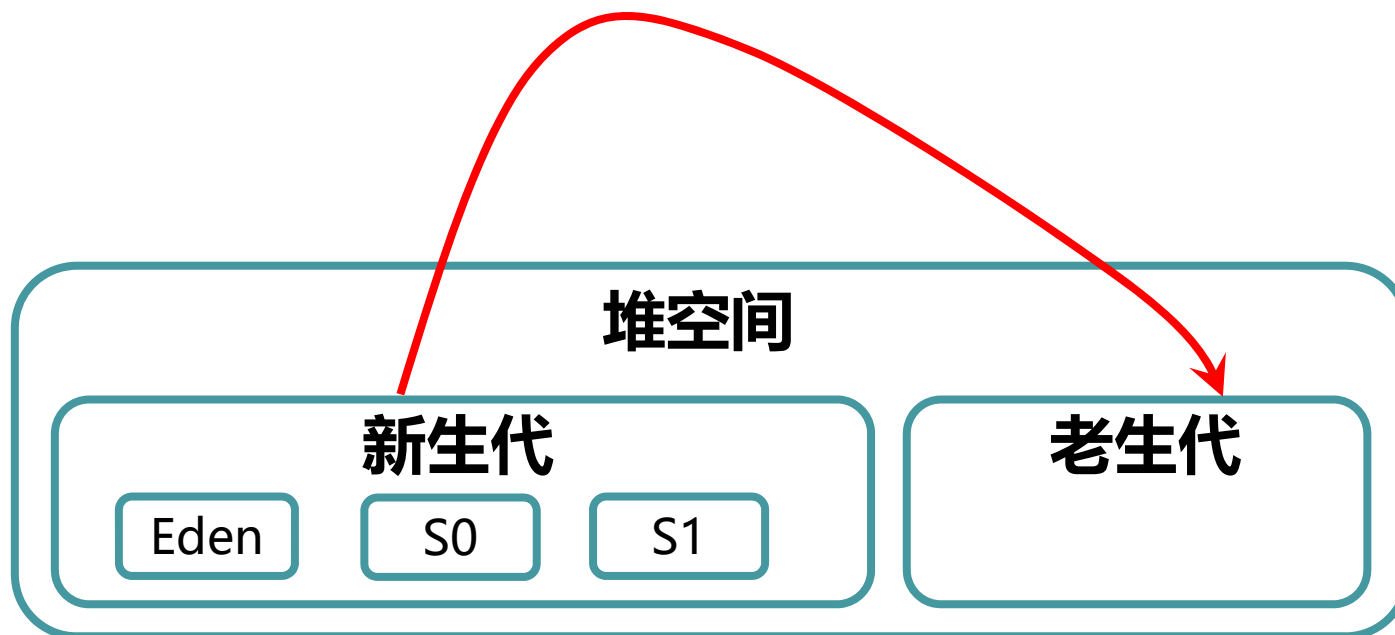
# 新生代GC: Minor GC

- ❑ 对象创建在Eden
- ❑ Eden回收, 存活 → S0
- ❑ S0回收, 存活 → S1, 交换S0/S1
- ❑ 采用复制算法原因?
- ❑ Eden: Survivor0: Survivor1 = 8:1:1



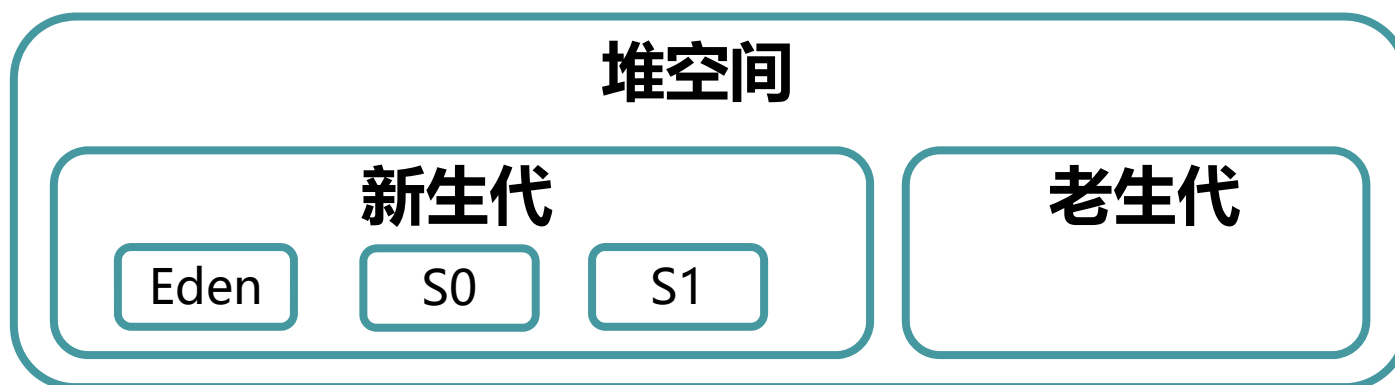
# 新生代GC

- 在Survivor GC中存每一个对象的counter
  - 如果对象存活, counter ++
- counter到一定大小, 将对象移去老生代



# 老年代GC: Full GC

## ❑ 老年代一般采用标记整理算法



# 垃圾回收机制

## □ 哪些内存需要回收

- 错误回收 → 程序出错
- 经典算法：引用计数法、可达性分析

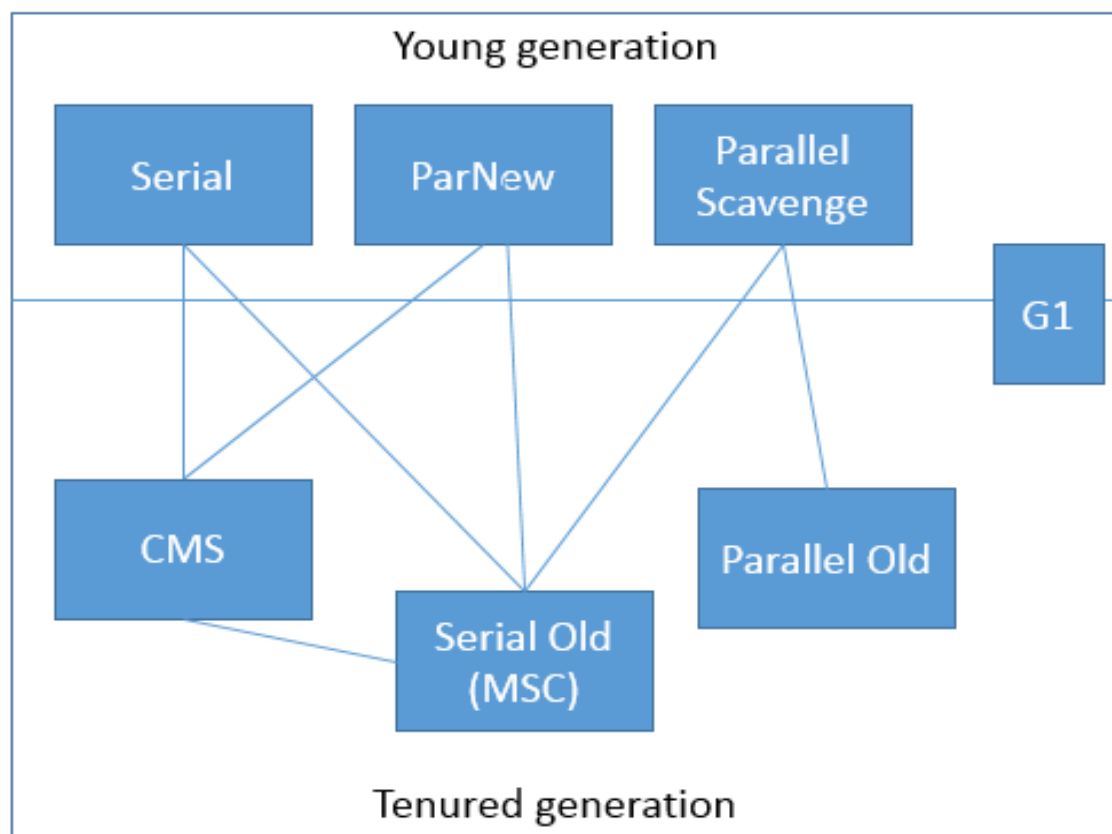
## □ 如何进行内存回收

- 标记清除算法、复制算法、标记整理算法
- 分代回收算法
- 垃圾回收器

# 垃圾回收器概览

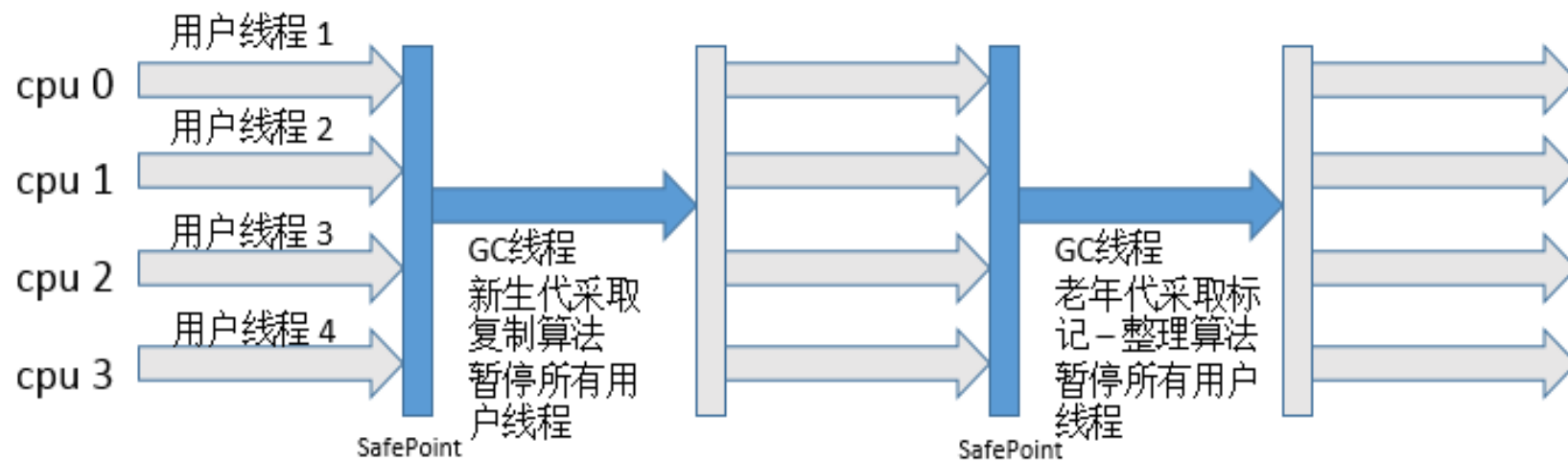
## ❑ 垃圾回收器

### ■ 虚拟机对垃圾回收算法的实现



# Serial/Serial Old回收器

- ❑ 单线程回收器
- ❑ Serial回收器针对新生代采用Copying算法
- ❑ Serial Old回收器针对老年代采用Mark-Compact算法

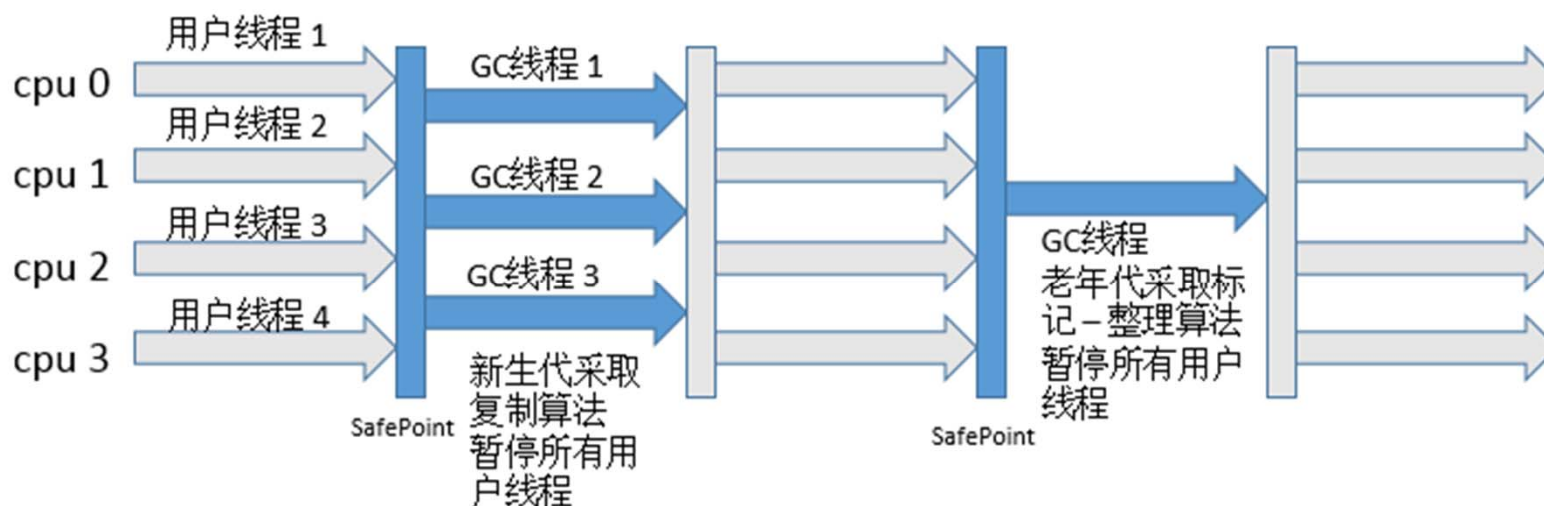


Serial/Serial Old 收集器运行示意图



# ParNew收集器

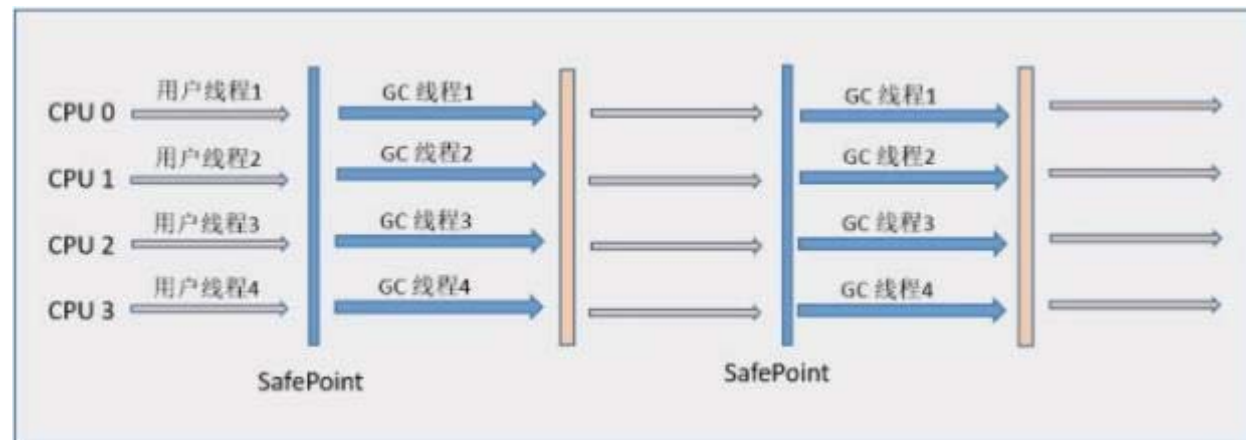
## Serial回收器的多线程版本



ParNew / Serial Old 收集器运行示意图

# Parallel Scavenge/Parallel Old回收器

- 并行的多线程新生代回收器
  - Parallel Scavenge采用copying算法
  - Parallel Old采用mark-compact算法
- 目标：追求高吞吐，也即高效利用CPU时间
- 可自适应调节新生代大小，Eden和Survivor比例，新生代到老生代的年龄等参数
- 适应后台对停顿时间相对不敏感的场所
  - 服务器



# CMS收集器

## ❑ 获取最短回收停顿时间为目标

## ❑ 采用mark-sweep算法

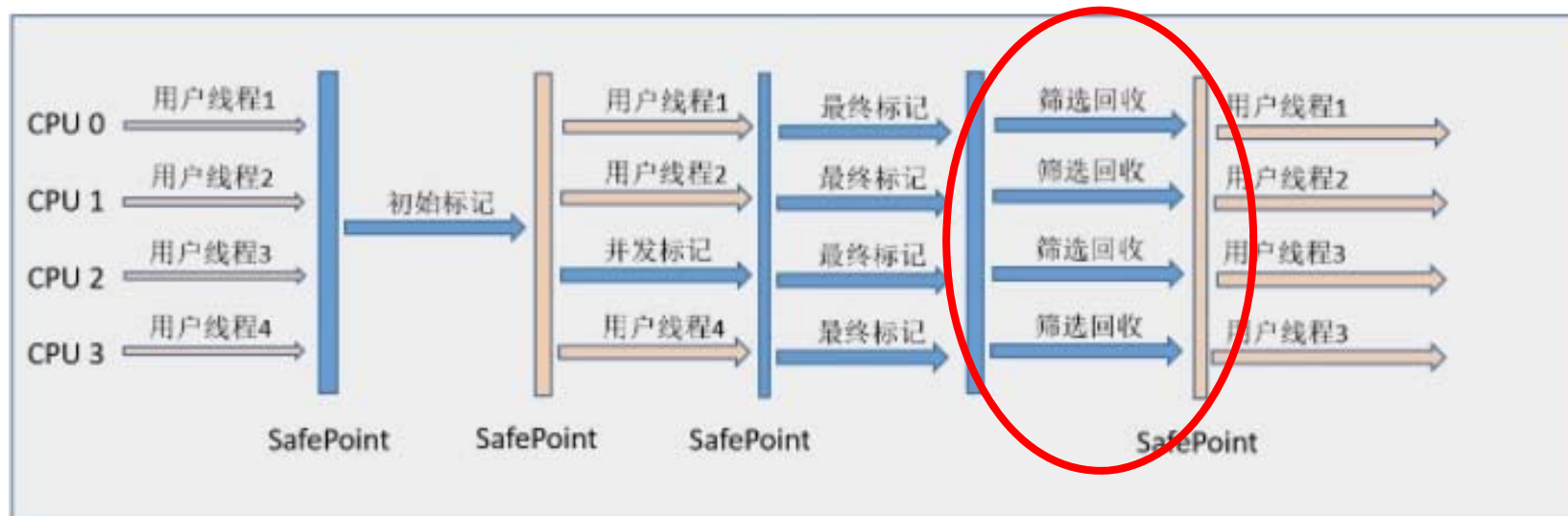
- 初始标记: 标记GC Roots能直接关联到的对象, 速度快
- 并发标记: 进行GC Roots Tracing的过程, 耗时长
- 重新标记: 修正并发标记时因程序运行导致的标记变动
- 并发清除: 回收



Concurrent Mark Sweep收集器运行示意图

# G1回收器

- 以Region管理堆，新老生代对应Region集合
- 根据Region进行垃圾回收的价值维护优先级列表
  - 高优先级优先回收（Garbage-First）



# 思考

- 有了GC，是否还需要考虑内存泄漏
- 查阅如何即时启动GC，思考你在编程中有没有即时启动GC的需求
- 比较Java的GC机制与你熟悉的语言（如Python）的GC机制，思考差异原因
  - Python用户大多数都在研究CV、NLP、统计、最优化... 没时间去讨论垃圾回收等这些没用的东西