



虚拟机的前世今生

深入理解JVM内存区域

T H A N K Y O U F O R W A T C H I N G

享学课堂_主讲老师：King

课程安排



享学课堂移动互联网开发——JVM课程表	
课次序号	章节名称
1	从底层深入理解运行时数据区
2	深入理解对象与垃圾回收机制
3	
注意：为了保证学员的学习效果以及内容的深度，上课进度会根据实际情况有所变动	

上课说明：

- 1、首次出现的知识如需要进行编码，一般会进行手写，以后再出现则可能会事先准备好或者进行拷贝。
- 2、一个知识点如果大部分同学明白，不会重复讲解，未明白的同学请看视频、笔记、请教同学或加老师QQ。
- 3、以上为Java语言高级特性的章节安排，不代表上课次数，如果一章内容在一次课内未讲完，则会顺延到下次课继续讲解。
- 4、一般会遵循 基础入门→初步应用→高级学习路径
- 5、课程预备知识，请提前学习或者复习好：Java语言的基础语法。

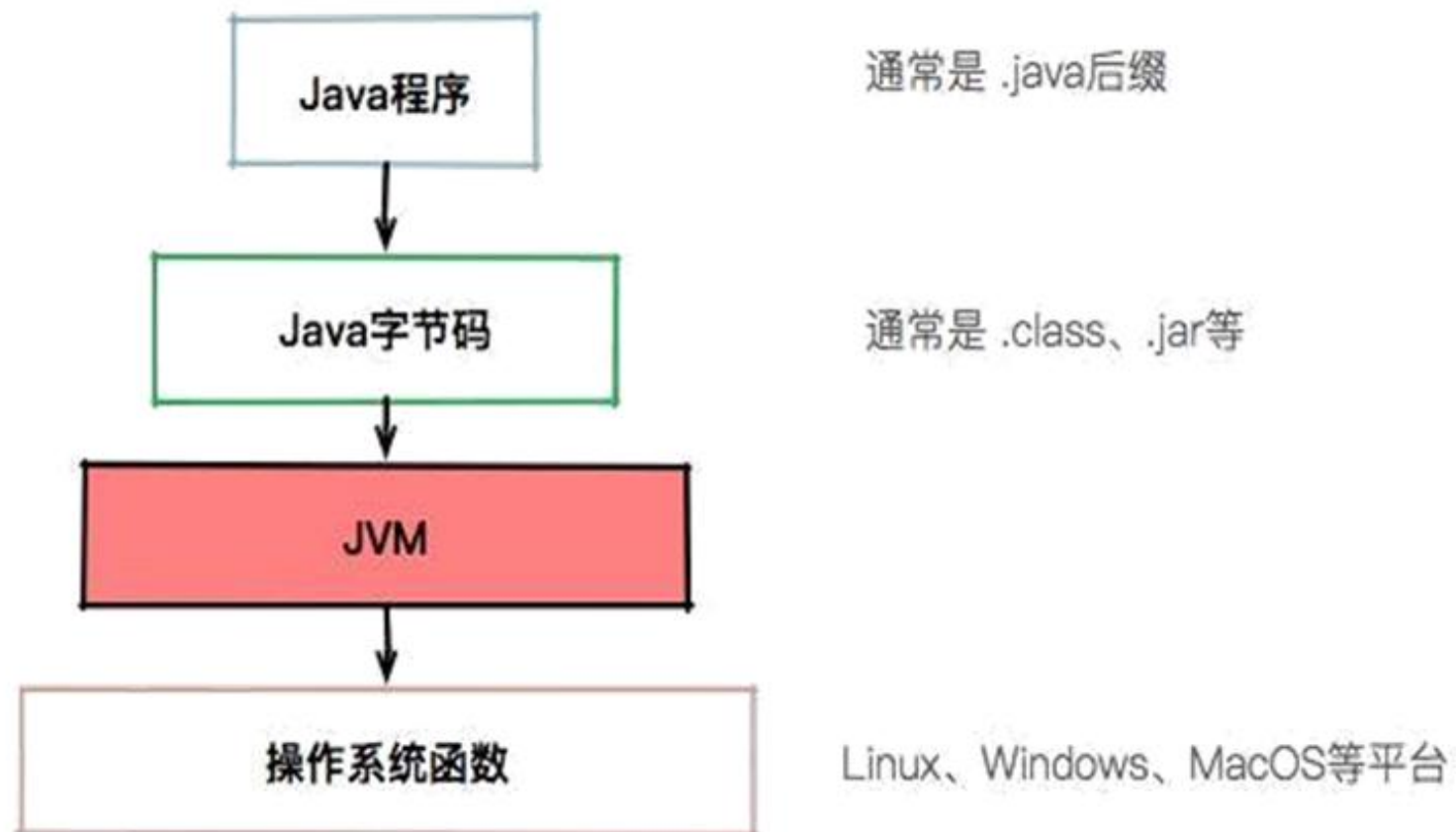


JVM与操作系统的关系

■ Java Virtual Machine

■ 翻译

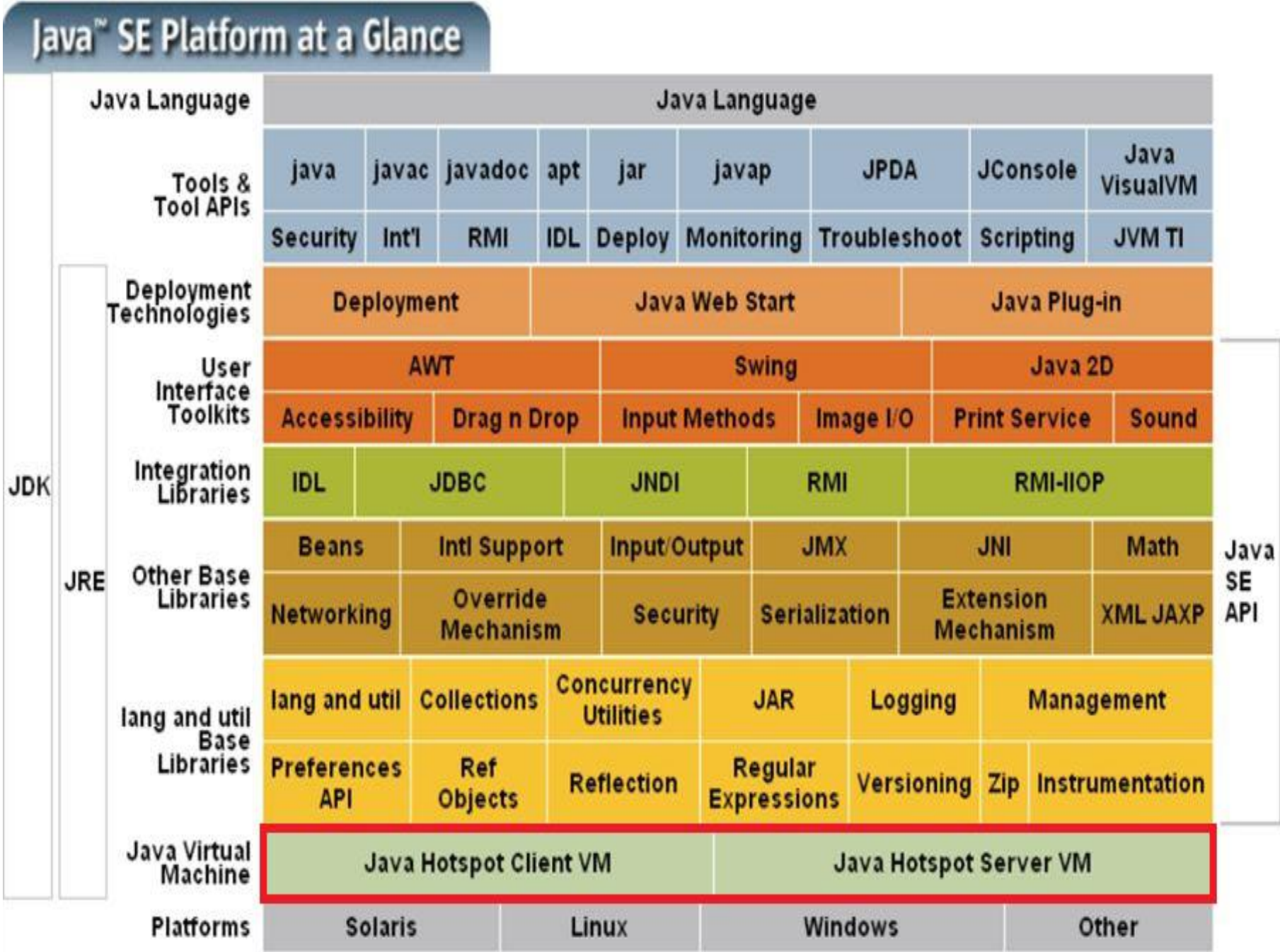
■ 从跨平台到跨语言





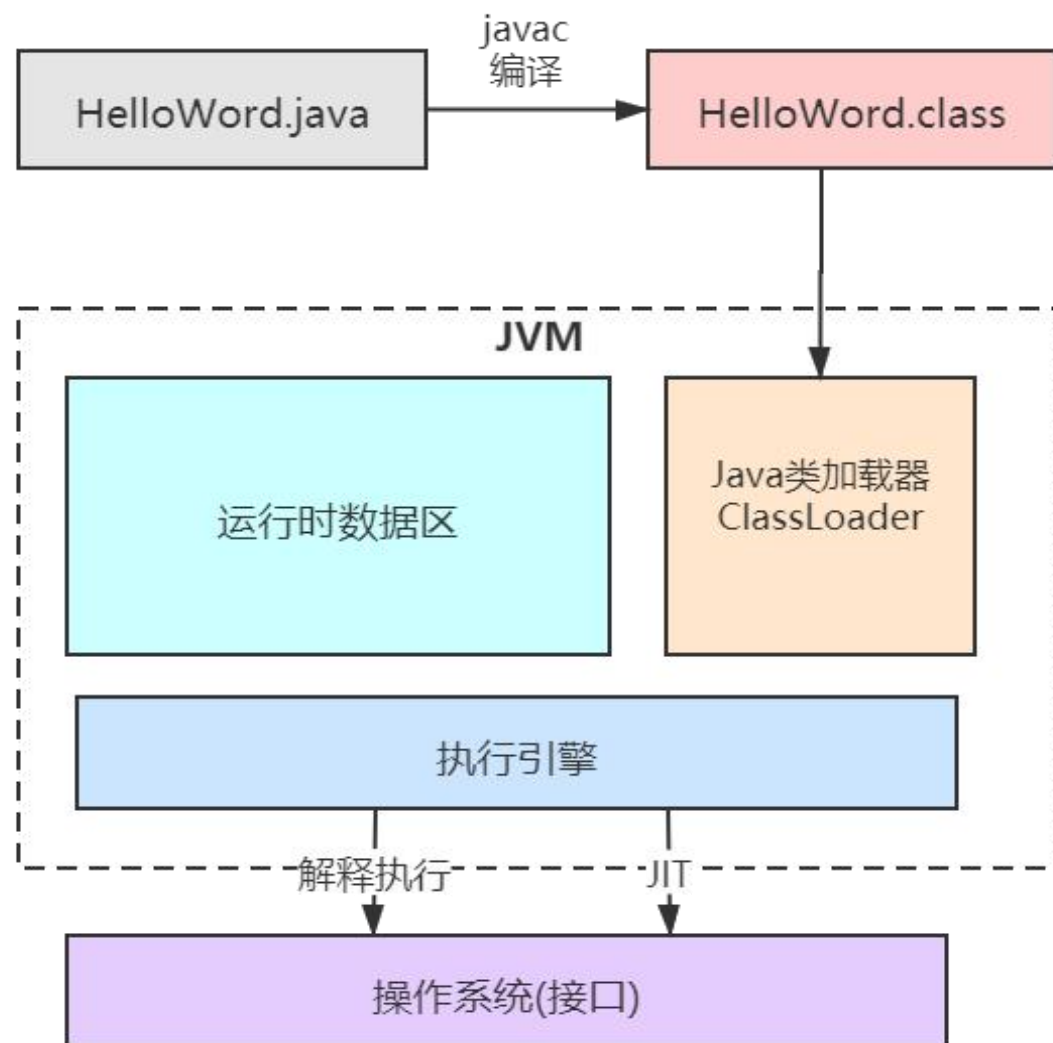
Java SE体系架构

- JVM只是一个翻译
- JRE提供了基础类库
- JDK提供了工具



■ JVM的运行过程

■ 本次课程的重点



运行时数据区域

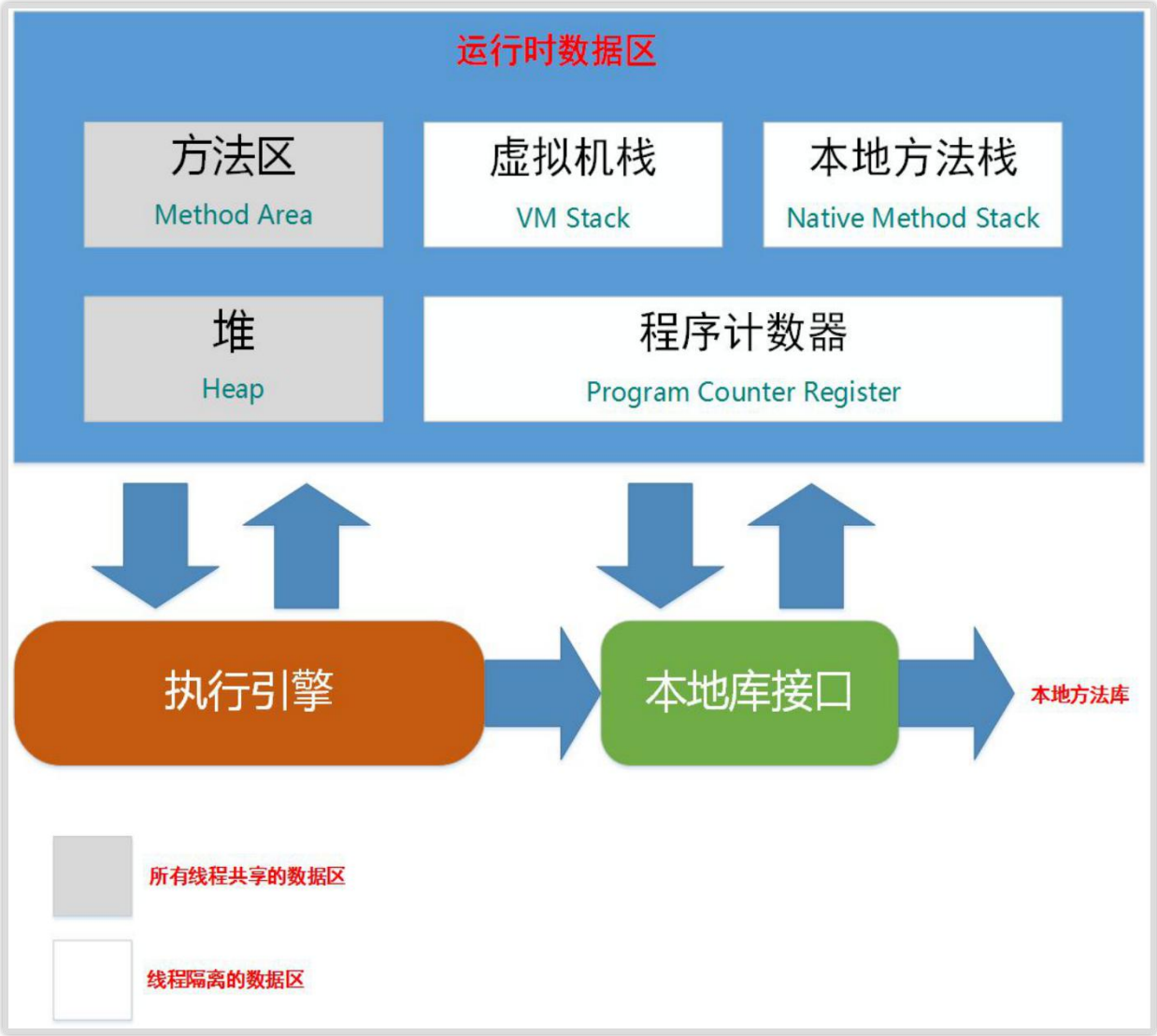


定义

Java虚拟机在执行Java程序的过程中会把它所管理的内存划分为若干个不同的数据区域

类型

程序计数器、虚拟机栈、本地方法栈、Java堆、方法区（运行时常量池）、直接内存



JAVA方法运行的内存区域



■ 程序计数器

指向当前线程正在执行的字节码指令的地址

■ 虚拟机栈

存储当前线程运行方法所需的数据，指令、返回地址

◆ 栈帧

- 局部变量表
- 操作数栈
- 动态连接
- 完成出口

◆ 大小限制 -Xss





```
/**
 * @author King老师
 */
public class Person {

    public int work(){
        int x =1;
        int y =2;
        int z =(x+y)*10;
        return z;
    }

    public static void main(String[] args) {
        Person person = new Person();
        person.work();
    }
}
```

work()的字节码



操作码 (助记符)

操作描述

iconst_1	将 int 型 1 入操作数栈
istore_1	将操作数栈中栈顶 int 型数值，存入局部变量表（下标为 1 的位置）
iconst_2	将 int 型 2 入操作数栈
istore_2	将操作数栈中栈顶 int 型数值，存入局部变量表（下标为 2 的位置）
iload_1	将局部变量表中下标为 1 的 int 型数据入栈
iload_2	将局部变量表中下标为 2 的 int 型数据入栈
iadd	1)将栈顶两 int 型数值出栈 2)相加 3)并将结果压入操作数栈
bipush 10	10 的值扩展成 int 值入操作数栈
imul	1)将栈顶两 int 型数值出栈 2)相加相乘 3)并将结果压入操作数栈
istore_3	将操作数栈中栈顶 int 型数值，存入局部变量表（下标为 3 的位置）
iload_3	将局部变量表中下标为 3 的 int 型数据入栈

本地(native)方法运行的内存区域



■ 本地方法栈

本地方法栈保存的是native方法的信息

- 当一个JVM创建的线程调用native方法后，JVM不再为其在虚拟机栈中创建栈帧，JVM只是简单地动态链接并直接调用native方法

虚拟机规范无强制规定，各版本虚拟机自由实现

HotSpot直接把本地方法栈和虚拟机栈合二为一



■ 方法区

- ✓ 类信息
- ✓ 常量
- ✓ 静态变量
- ✓ 即时编译期编译后的代码

■ Java堆

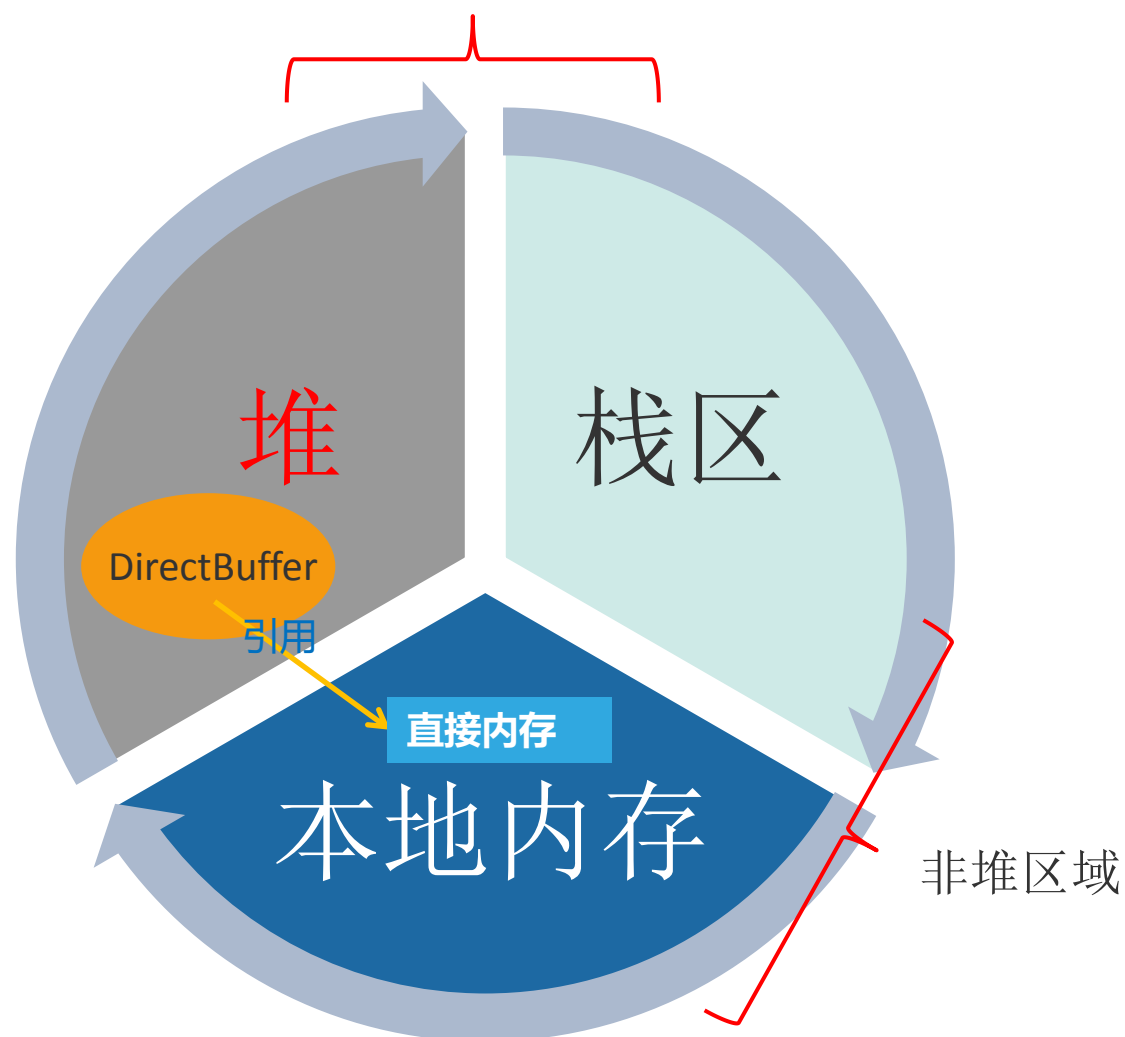
- ✓ 对象实例（几乎所有）
- ✓ 数组

■ Java堆的大小参数设置

-Xmx 堆区内存可被分配的最大上限

-Xms 堆区内存初始内存分配的大小

JVM内存区域模型

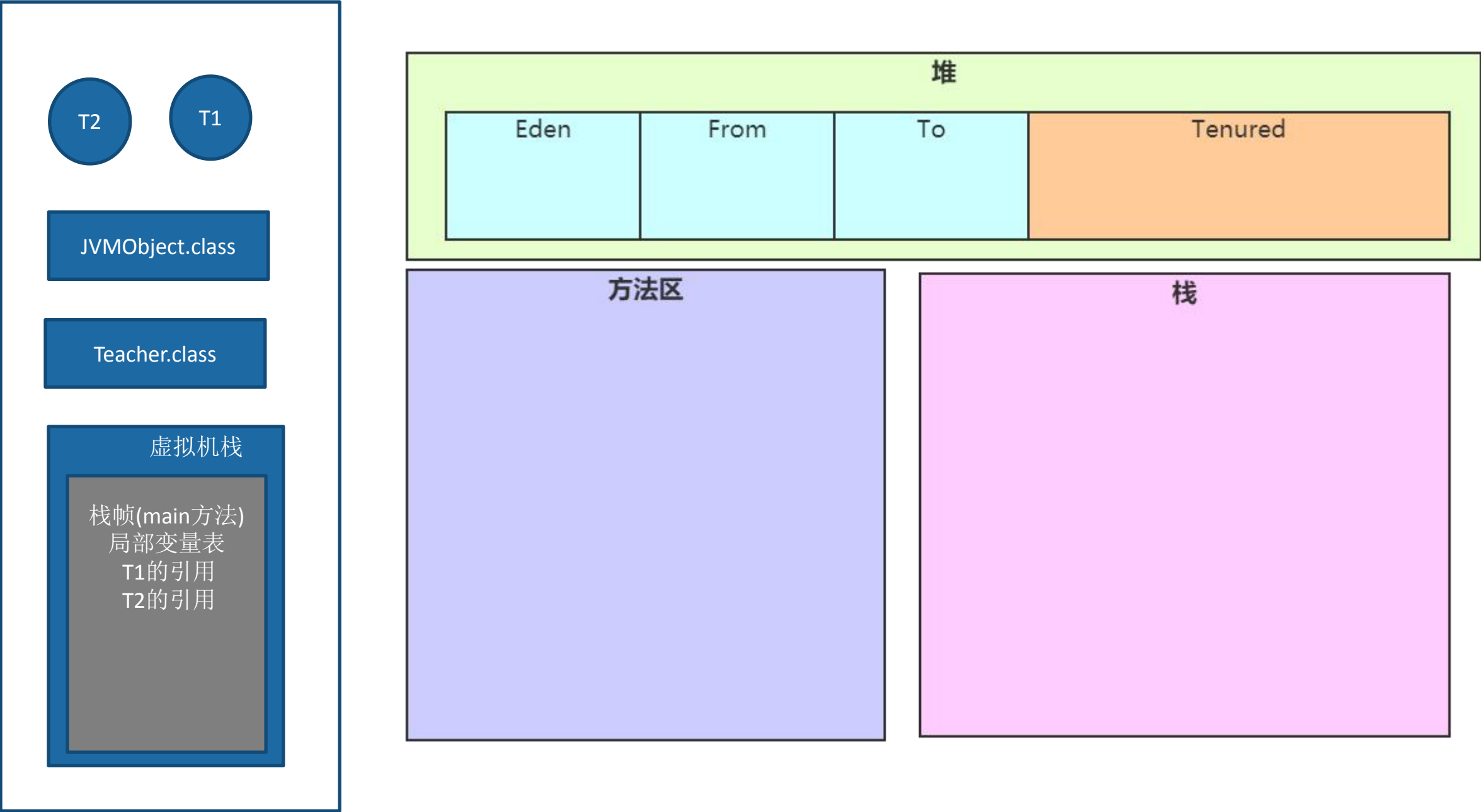


直接内存

不是虚拟机运行时数据区的一部分，也不是java虚拟机规范中定义的内存区域；

- ✓ 如果使用了NIO,这块区域会被频繁使用，在java堆内可以用directByteBuffer对象直接引用并操作；
- ✓ 这块内存不受java堆大小限制，但受本机总内存的限制，可以通过MaxDirectMemorySize来设置（默认与堆内存最大值一样），所以也会出现OOM异常；

从底层深入理解运行时数据区





■ 功能

- 以栈帧的方式存储方法调用的过程，并存储方法调用过程中基本数据类型的变量（int、short、long、byte、float、double、boolean、char等）以及对象的引用变量，其内存分配在栈上，变量出了作用域就会自动释放；
- 而堆内存用来存储Java中的对象。无论是成员变量，局部变量，还是类变量，它们指向的对象都存储在堆内存中；

■ 线程独享还是共享

- 栈内存归属于单个线程，每个线程都会有一个栈内存，其存储的变量只能在其所属线程中可见，即栈内存可以理解成线程的私有内存。
- 堆内存中的对象对所有线程可见。堆内存中的对象可以被所有线程访问。

■ 空间大小

- 栈的内存要远远小于堆内存，栈的深度是有限制的，可能发生StackOverflowError问题。

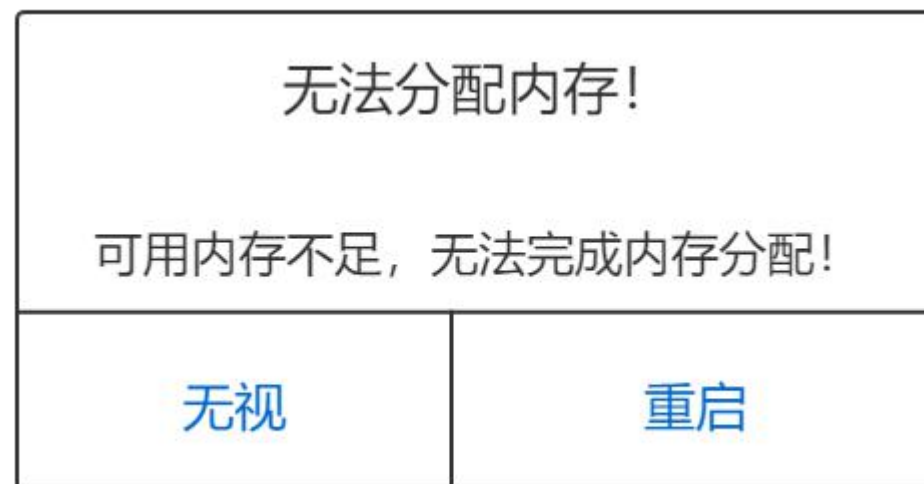
内存溢出



■ 内存溢出

- ✓ 栈溢出
- ✓ 堆溢出
- ✓ 方法区溢出
- ✓ 本机直接内存溢出

■ 解决方案

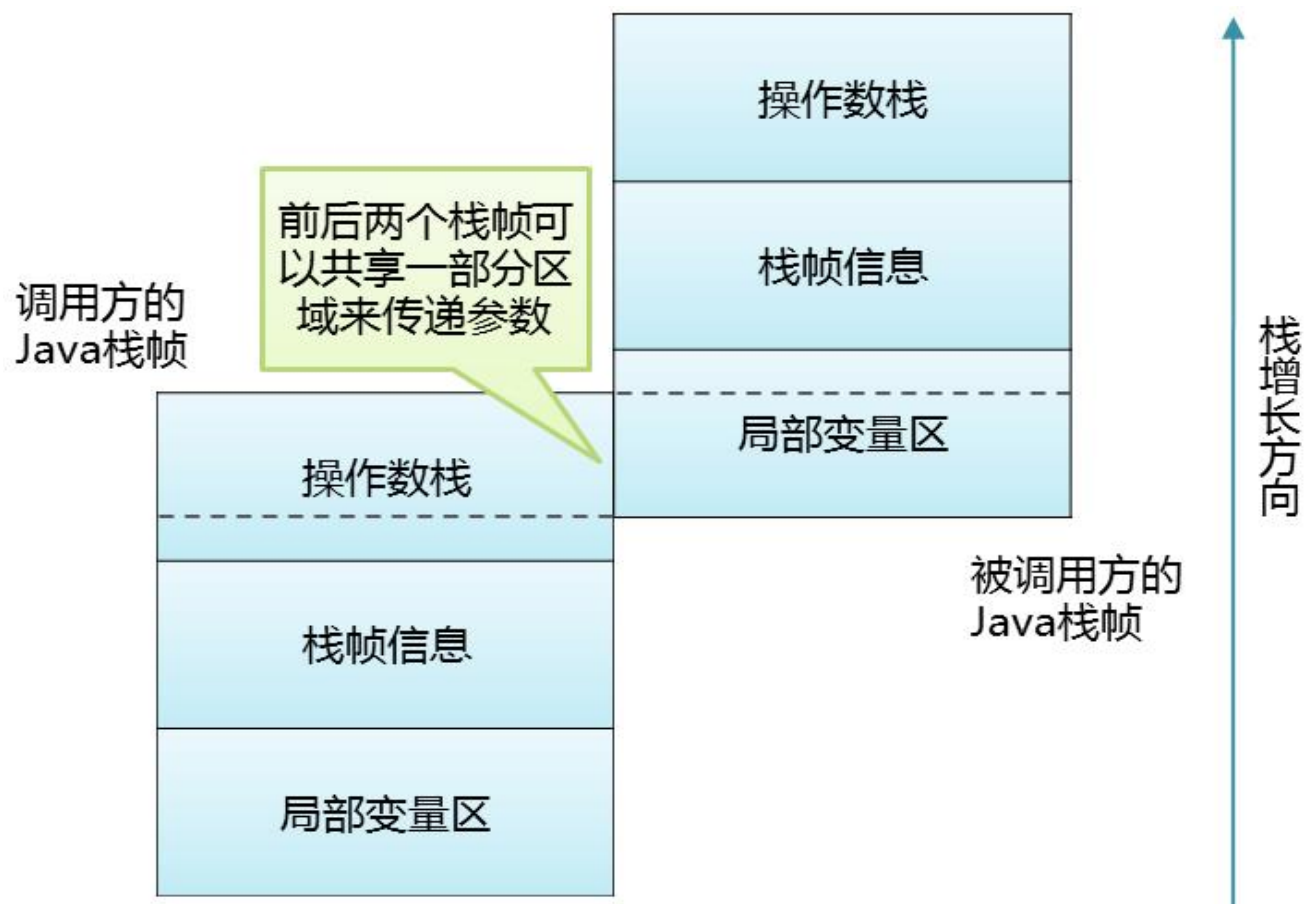


■ 编译优化技术

➤ 方法内联

■ 栈的优化技术

➤ 栈帧之间数据共享



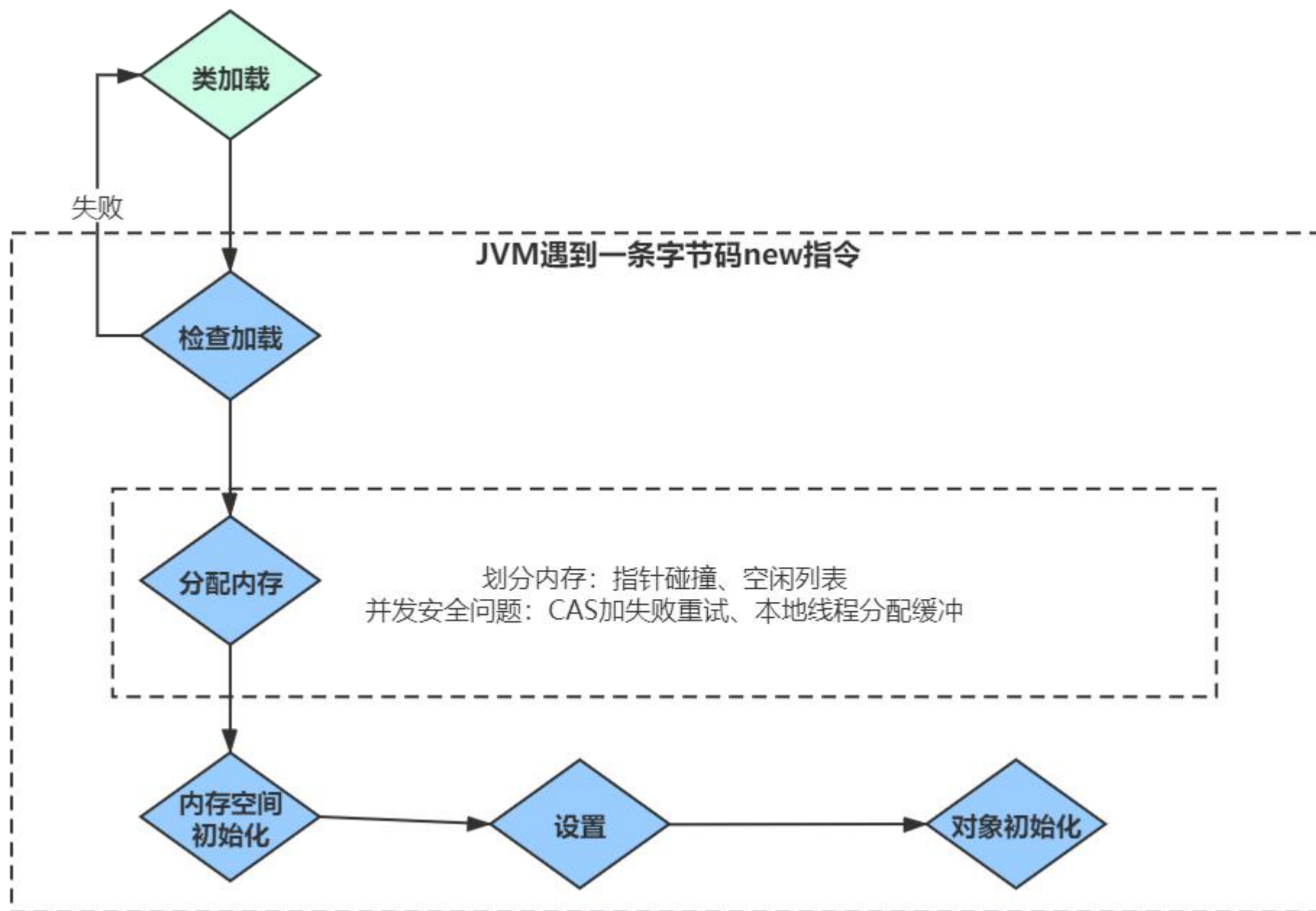


2、深入理解对象与垃圾回收机制

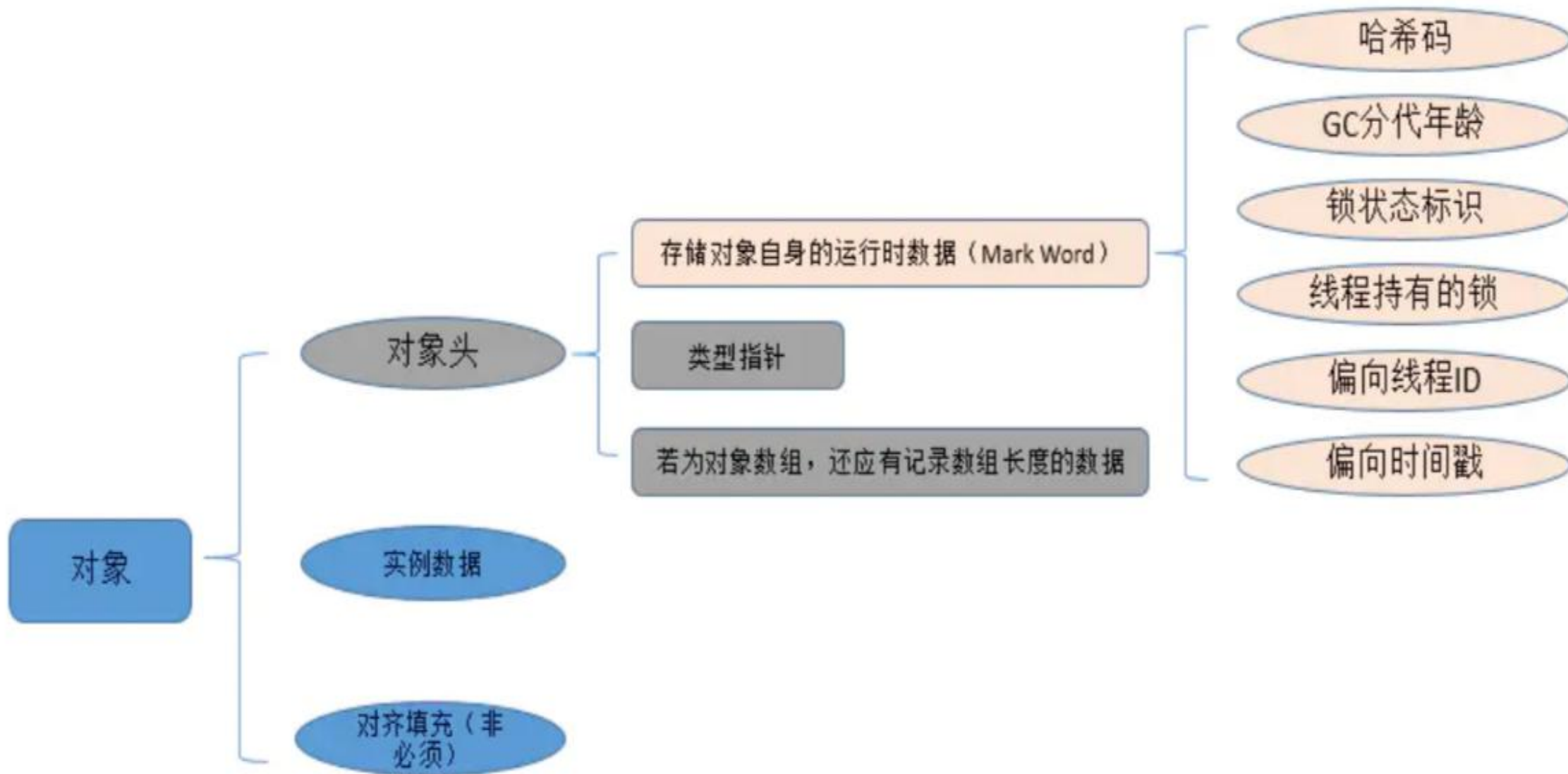
T H A N K Y O U F O R W A T C H I N G

 主讲老师King : 2962938812

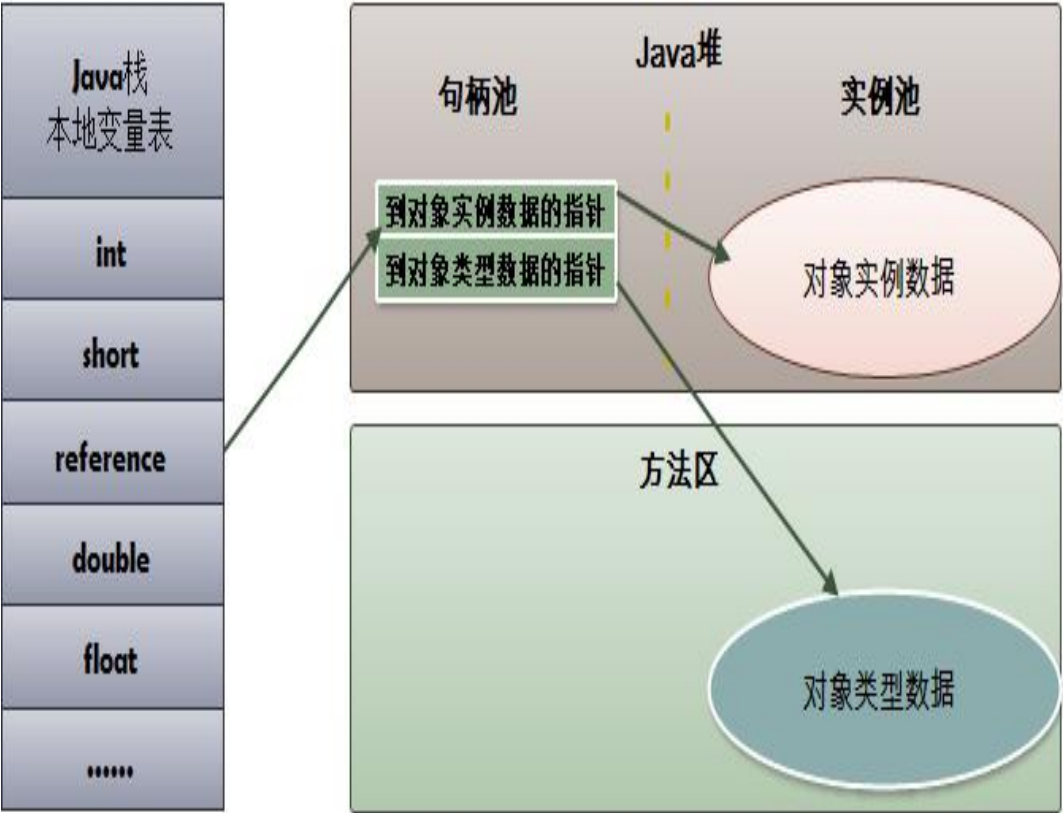
虚拟机中对象的创建过程



对象的内存布局

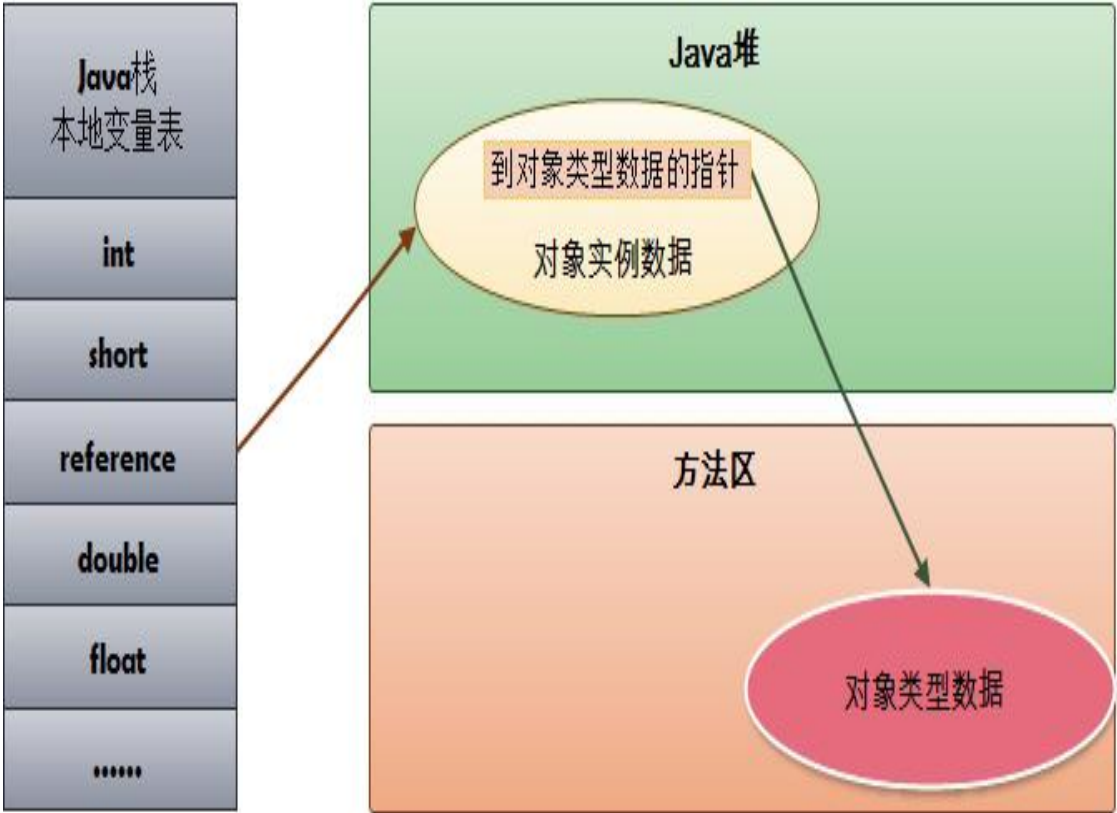


对象的访问定位



句柄方式访问对象

使用句柄



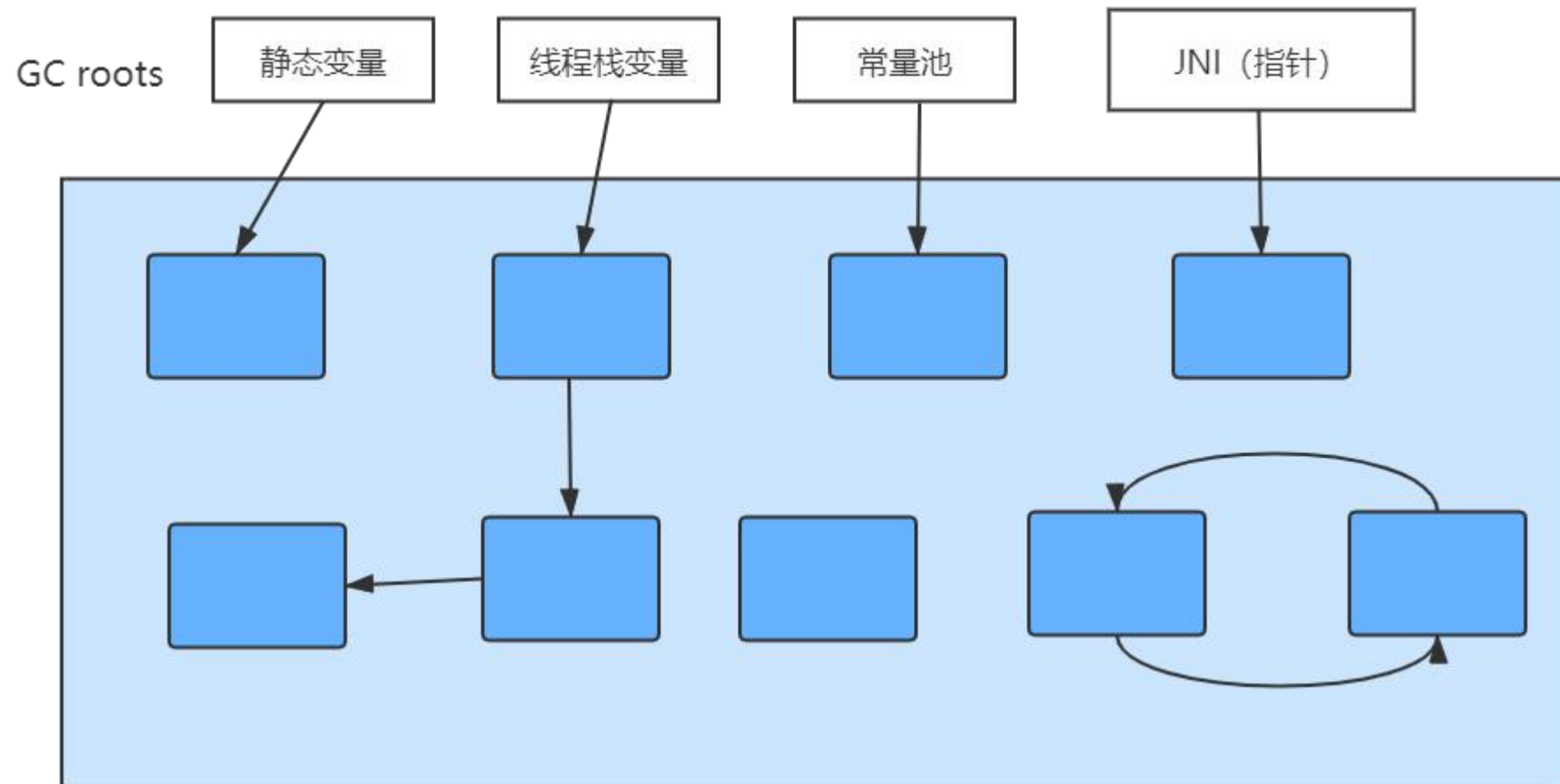
直接指针方式访问对象

直接指针

判断对象的存活

- 引用计数算法
- 可达性分析(根可达)

■ finalize



各种引用



- 强引用 =
- 软引用 SoftReference
- 弱引用 WeakReference
- 虚引用 PhantomReference



■ Java与C++之间的区别

■ GC

Garbage Collection

■ GC的“自动化”时代

■ 谁需要GC？

■ GC要做的事

1、Where/Which？

2、When？

3、How？

■ 为什么我们要去了解GC和内存分配？

对象的分配策略



■ 对象的分配原则

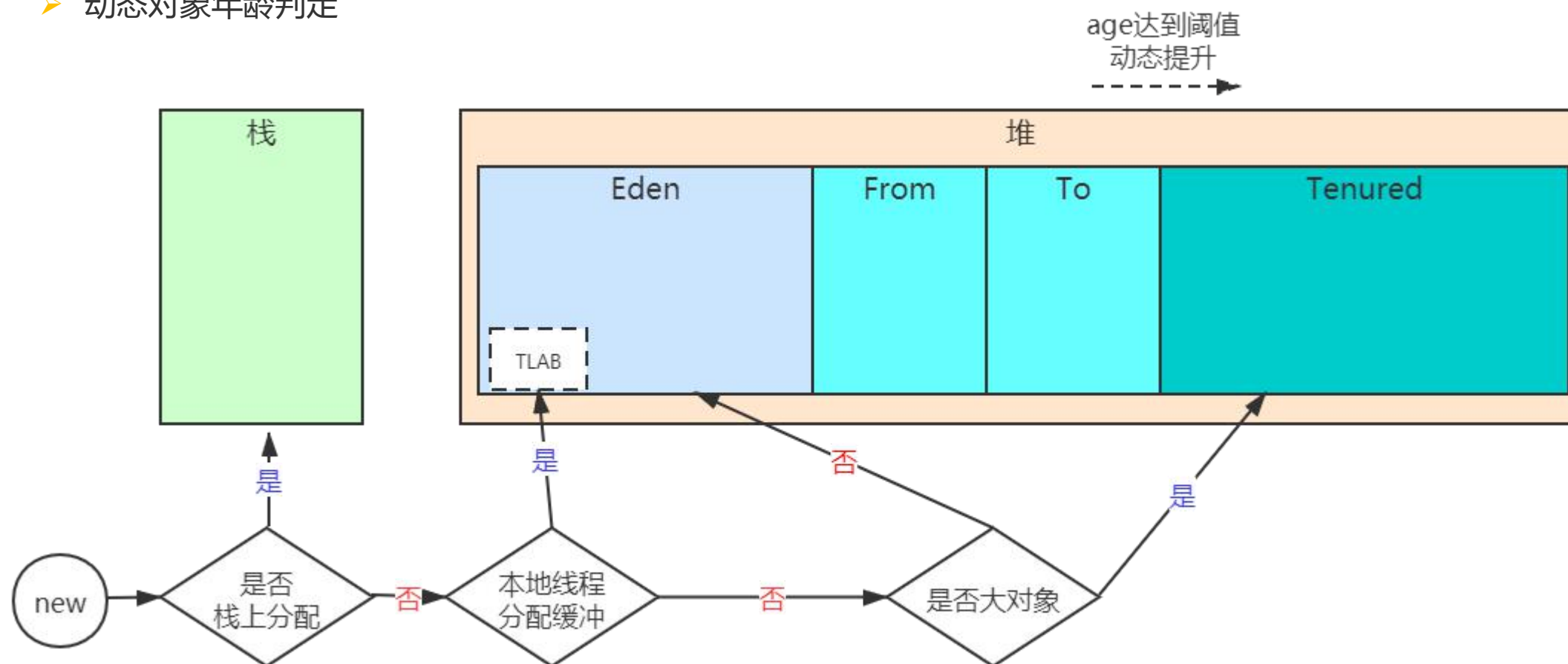
- 对象优先在Eden分配
- 空间分配担保
- 大对象直接进入老年代
- 长期存活的对象进入老年代
- 动态对象年龄判定

■ 栈中分配对象

- 逃逸分析

■ 堆中的优化技术

- 本地线程分配缓冲(TLAB)



复制算法 (Copying)

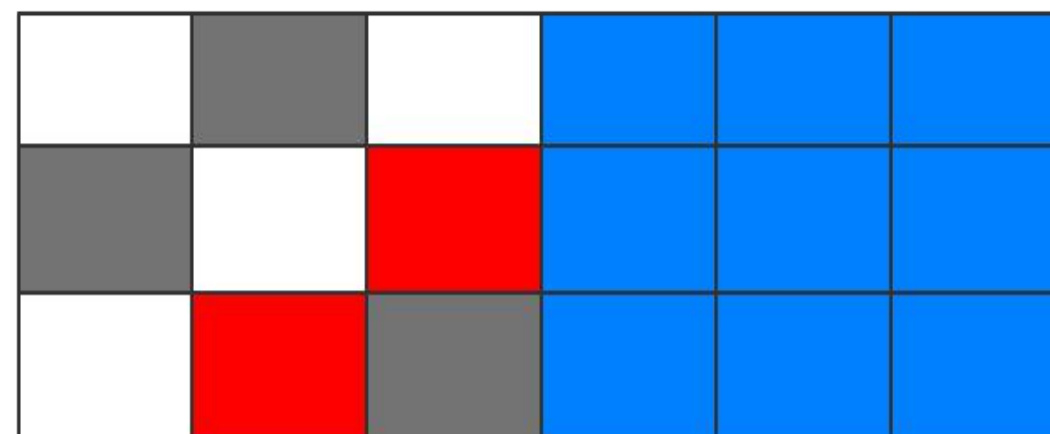


■ 特点

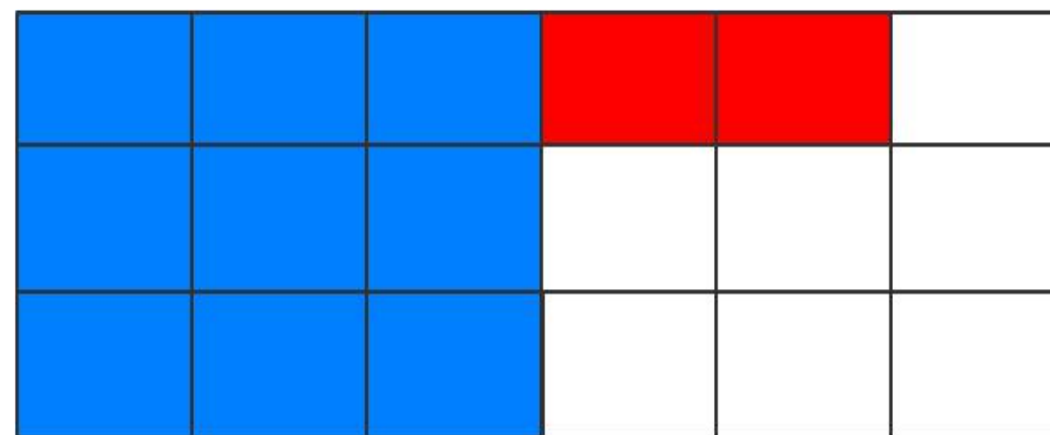
- 实现简单、运行高效
- 内存复制、没有内存碎片
- 利用率只有一半



回收前



回收后



标记-清除算法 (Mark-Sweep)

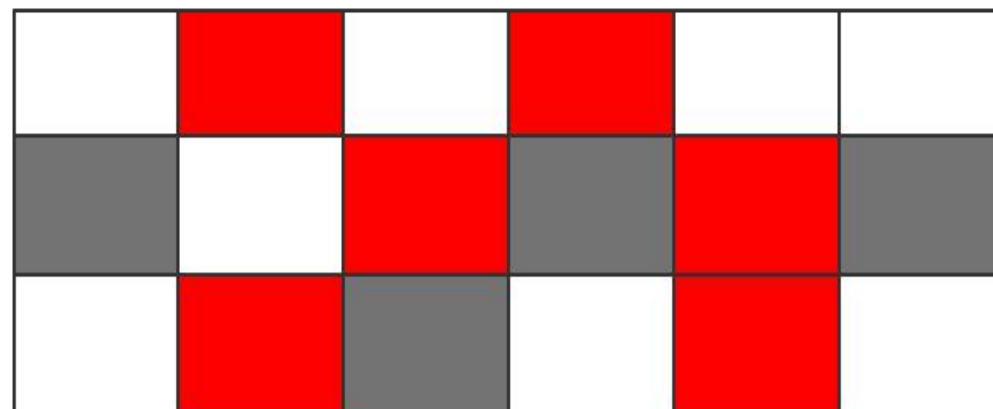


■ 特点

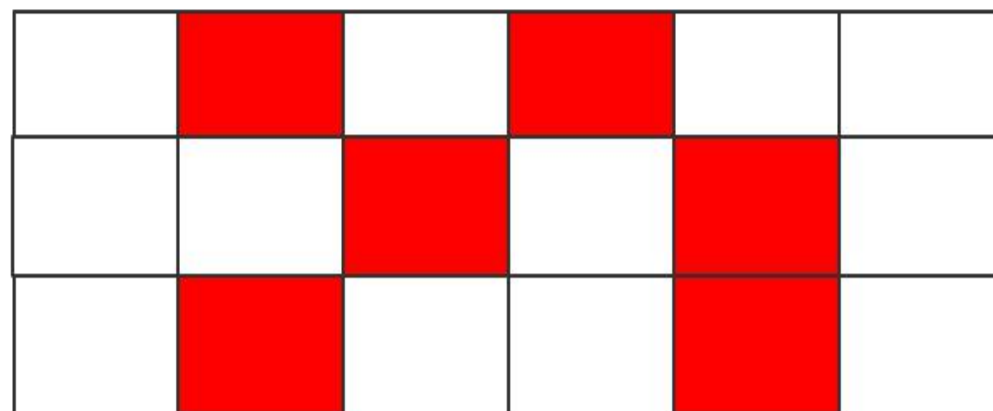
- 利用率百分之百
- 不需要内存复制
- 有内存碎片



回收前



回收后



- 利用率百分之百
- 没有内存碎片
- 需要内存复制
- 效率一般般

回收前

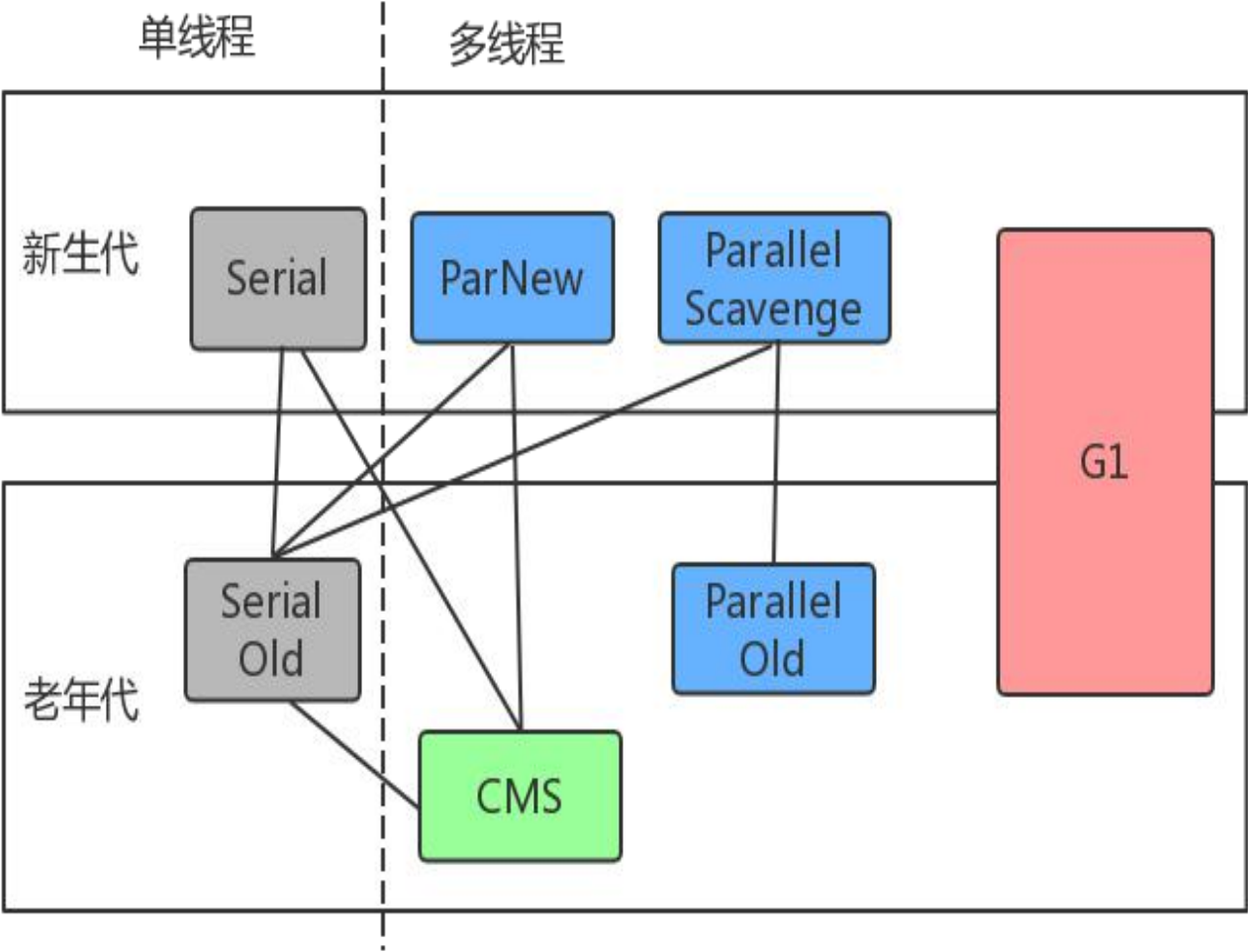
回收后

White	Red	White	Red	White	White
Gray	White	Red	Gray	Red	Gray
White	Red	Gray	White	Red	White

JVM中常见的垃圾收集器



- 单线程与多线程
- 并发收集器



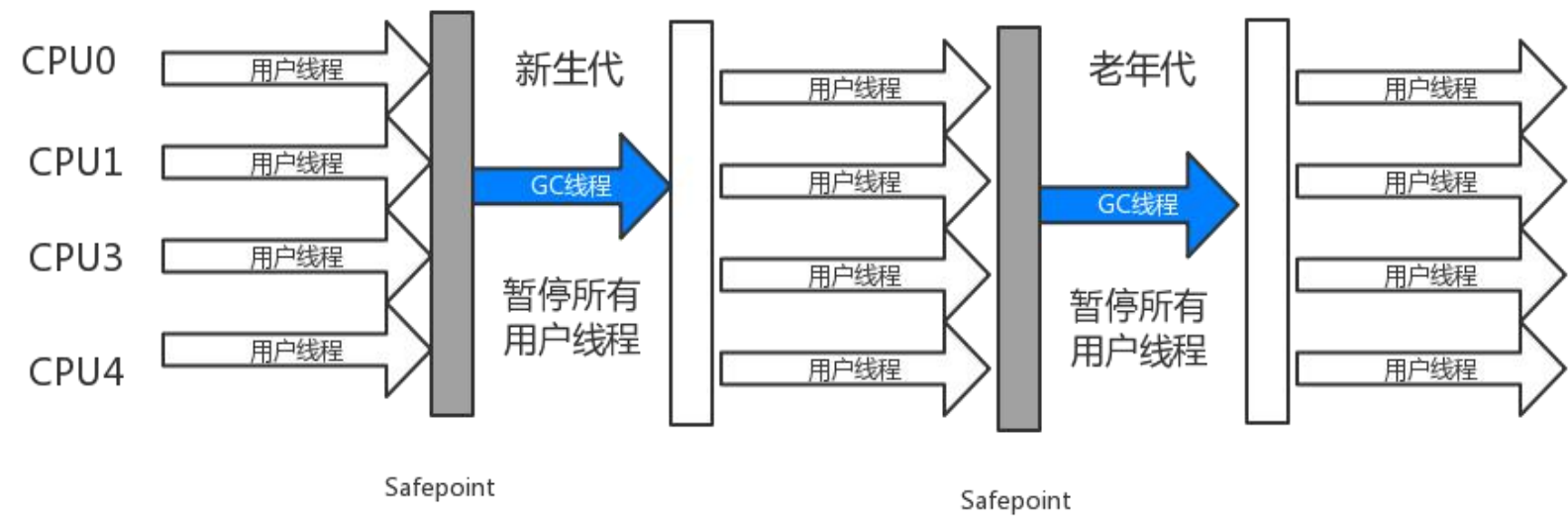
收集器	收集对象和算法	收集器类型
Serial	新生代，复制算法	单线程
ParNew	新生代，复制算法	并行的多线程收集器
Parallel Scavenge	新生代，复制算法	并行的多线程收集器

收集器	收集对象和算法	收集器类型
Serial Old	老年代，标记整理算法	单线程
Parallel Old	老年代，标记整理算法	并行的多线程收集器
CMS	老年代， 标记清除 算法	并行与 并发 收集器
G1	跨新生代和老年代； 标记整理 + 化整为零	并行与 并发 收集器

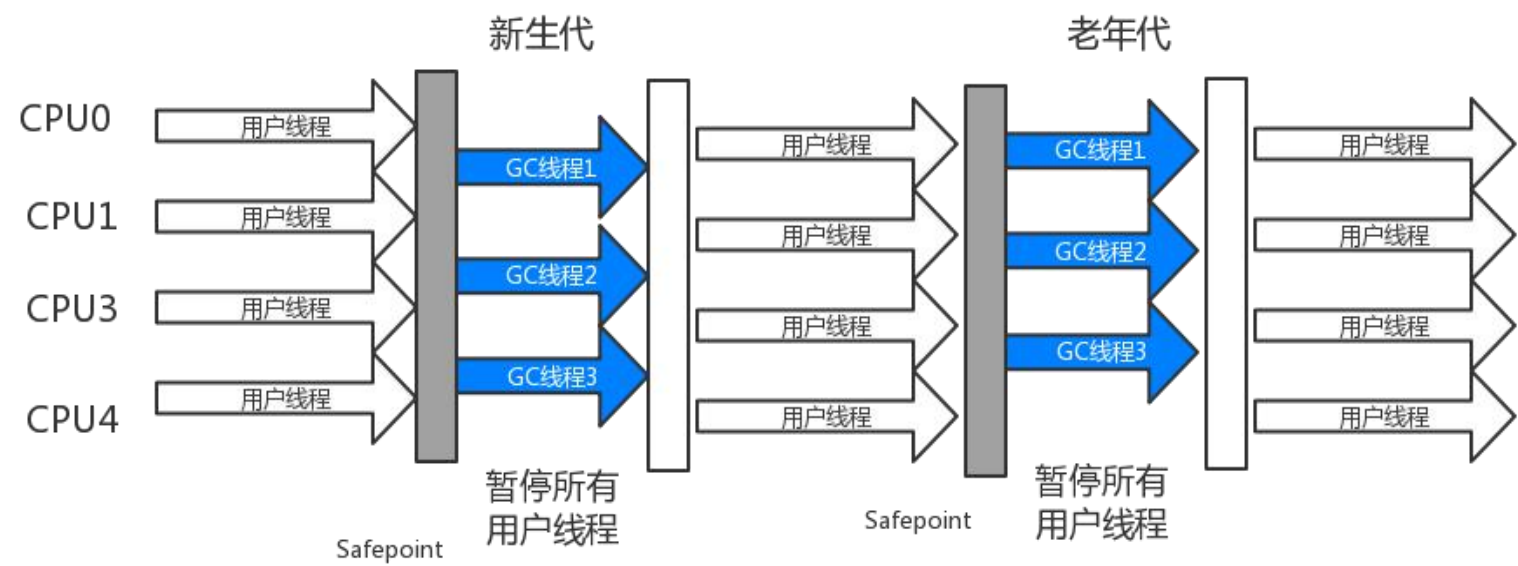
简单的垃圾回收器工作示意图



单线程收集



多线程收集 并行收集



CMS垃圾回收器工作示意图



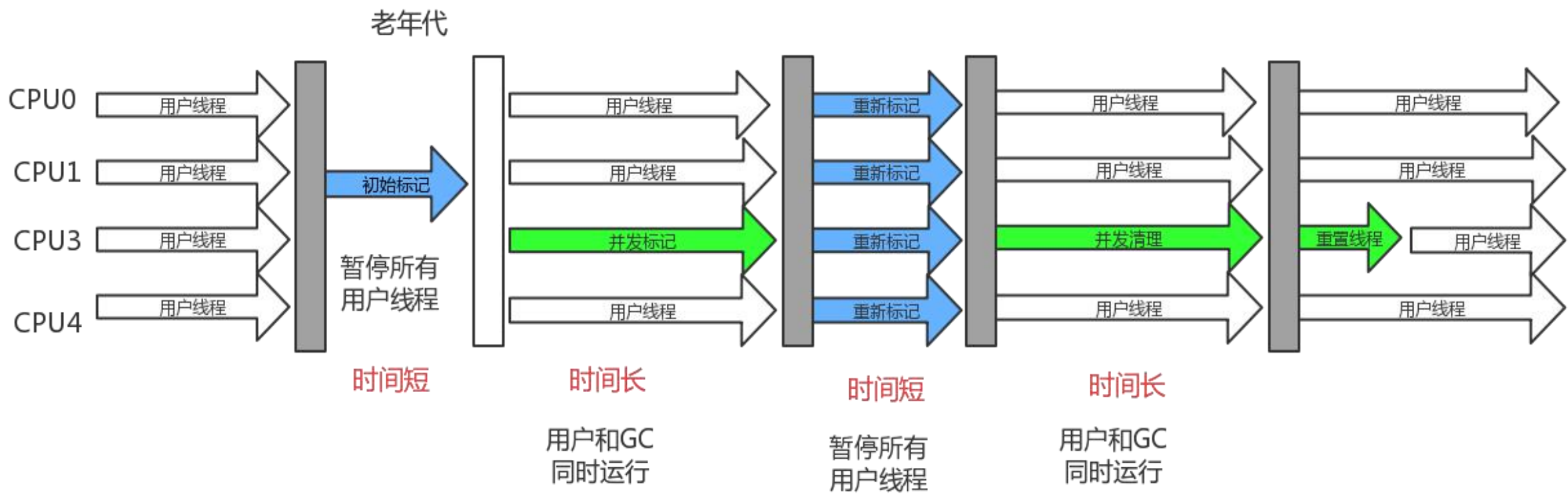
■ 并行收集与并发收集

■ CMS收集器

标记清除算法 ---内存有碎片

- 初始标记 --暂停
- 并发标记 --同时进行
- 重新标记 --暂停
- 并发清除 - 同时进行

■ 浮动垃圾



G1图示

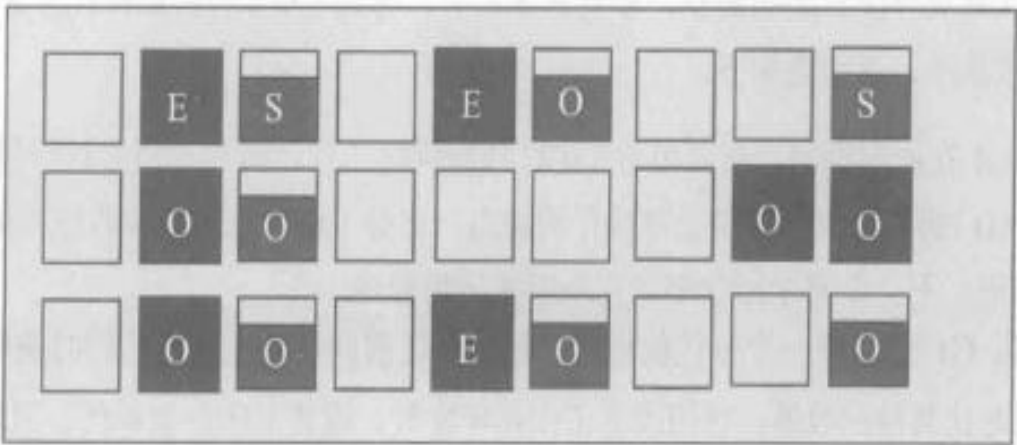


G1收集的几个阶段

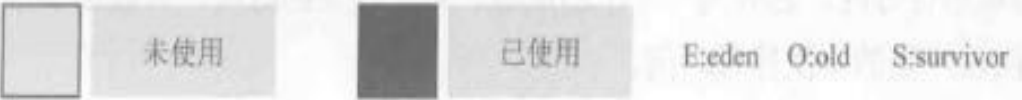
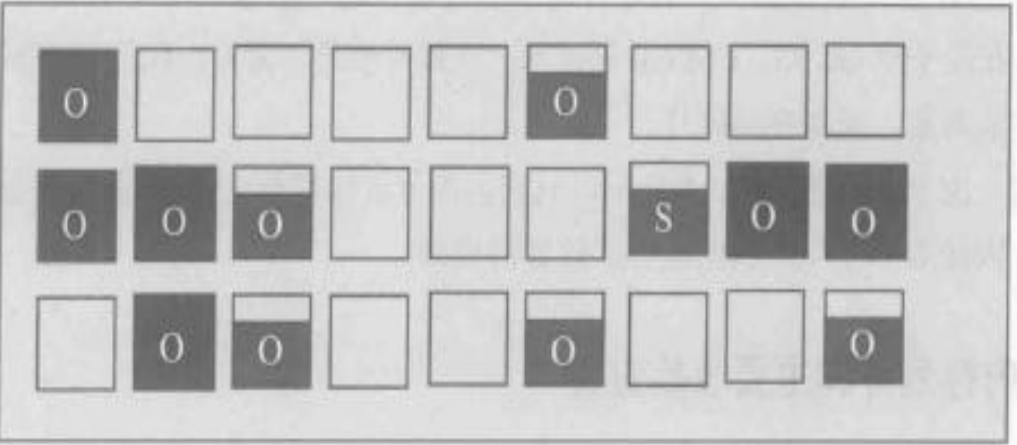
- 新生代GC
- 并发标记周期
- 混合收集
- 可能的FullGC



新生代 GC 前



新生代 GC 后



G1图示

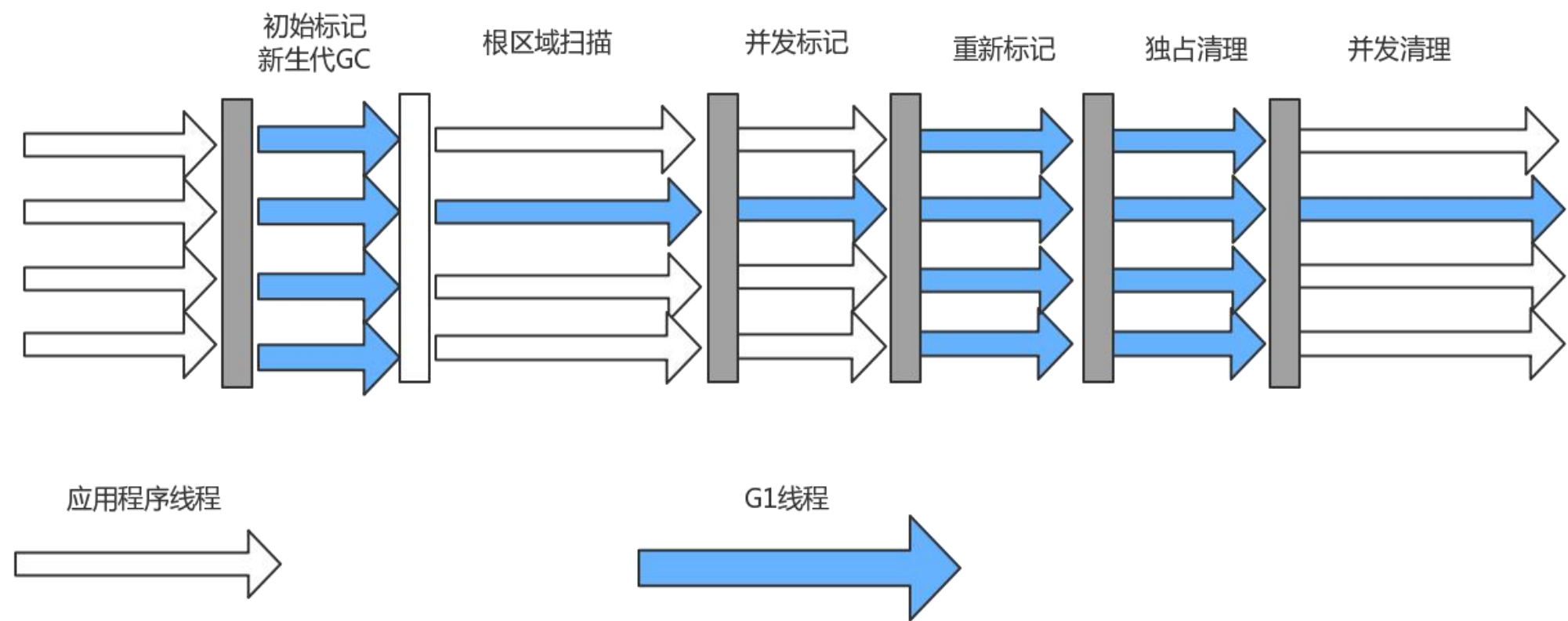


G1收集器并发标记运行示意图

JDK1.7才正式引入，采用分区回收的思维，
基本不牺牲吞吐量的前提下完成低停顿的内存回收；可预测的停顿是其最大的优势

吞吐量= CPU的时间100% GC 10% 业务线程90% = 业务线程/总时间

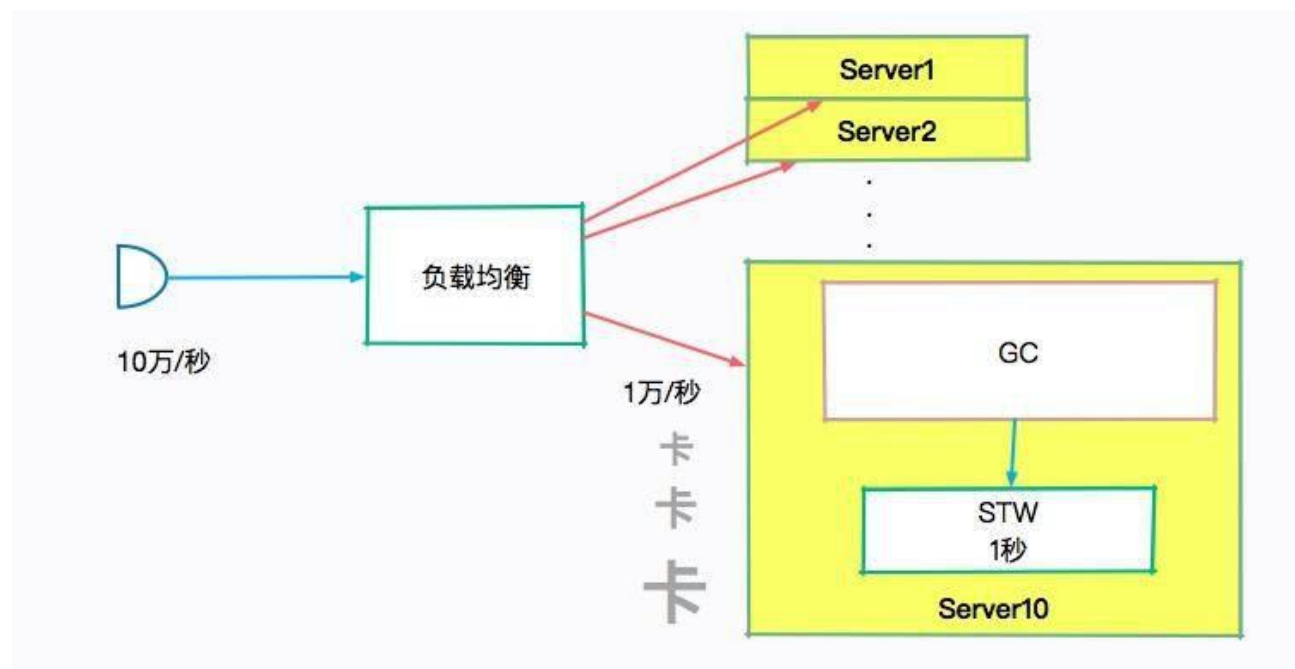
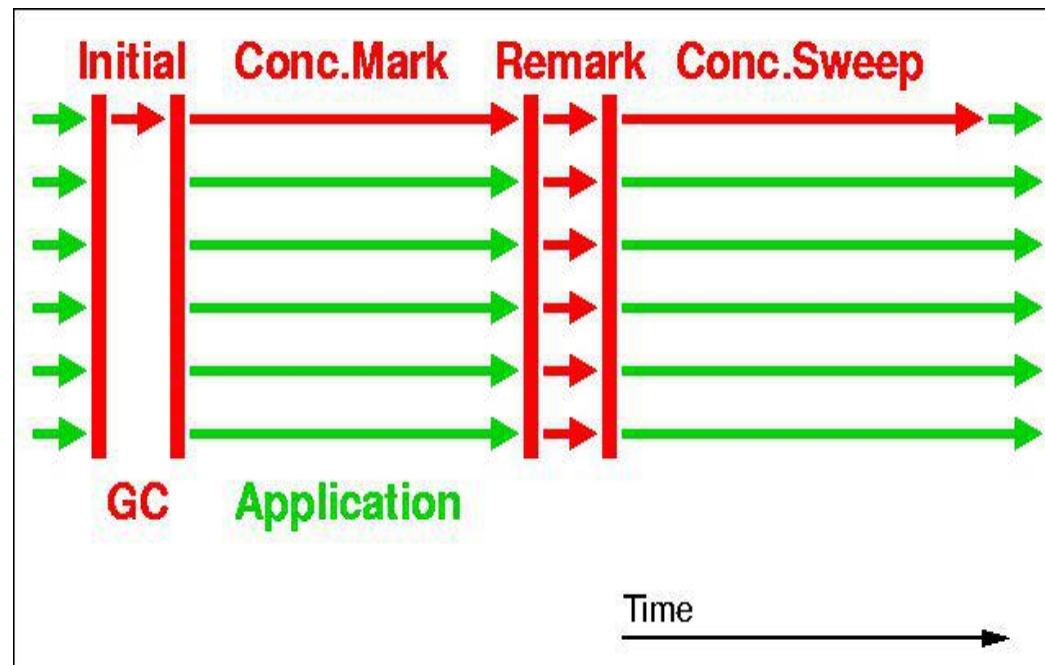
GC 98% 业务线程2%



Stop The World现象



- 什么是STW
- 为什么要STW
- STW的危害



内存泄漏和内存溢出辨析



- 相同与不同
- 如何避免内存泄漏
- MAT (GC ROOT)

