

sun.misc.Launcher\$Ext ClassLoader

A主加井田白米吸久 / Class Dath \ L FF方的米庆

图3-11 Concurrent Mark Sweep 收集器运行示意图

·初始标记 (CMS initial mark) ———— STW, 找到所有的GC Root, 速度比较快

CMS (Concurrent Mark Sweep) 收集器是一种以获取最短回收停顿时间为目标的收集器,基于标记-清除算法实现

火灾加我用厂关路位(Classratii)工剂有的关件 ClassLoader类中的getSystemClassLoader()方法的返回值 应用程序类加载器 (Application Class Loader) sun.misc.Launcher\$AppClassLoader 父类加载器不是只语法上的继承关系而是ClassLoader中的parent属性,这是final确定好的,调用父类的加载器就是parent.loadClass() 如果一个类加载器收到了类加载的请求,查看是否加载过,加载过返回,没加载过,它首先不会自己去尝试加载这个类,而是把这个请求委派给父类 每一个层次的类加载器都是如此 双亲委派 工作流程 因此所有的加载请求最终都应该传送到最顶层的启动类加载器中, 双亲委派模型(Parents Delegation Model) 只有当父加载器反馈自己无法完成这个加载请求(它的搜索范围中没有找到所需的类)时,子加载器才会尝试自己去完成加载。 保证一个类只被加载一次, 唯一的存在于内存中 - 例如类java.lang.Object ,它存放在rt.jar之中,无论哪一个类加载器要加载这个类,最终都是委派给处于模型最顶端的启动类加载器进行加载, - 因此Object类在程序的各种类加载器环境中都能够保证是同一个类。 - 反之,如果没有使用双亲委派模型,都由各个类加载器自行去加载的话,如果用户自己也编写了一个名为java.lang.Object的类,并放在程序的ClassPath中,那系统中就会出现多个不同的Object类,Java类型体系中最基础的行为也就无从保证,应用程序将会变得一片混乱 为什么使用双亲委派模型? 父类加载器存在于每个加载器的parent属性中,并且这个属性是final的不可改变的 loadClass的时候先查看这个类是否加载过,加载过了就不会加载直接返回 loadClass没加载过,先调用parent.loadClass()类似递归调用父类的加载器的loadClass(),如果父类加载过了,就返回,没有加载过还是递归返回到当前这个类 这时候需要当前类去调用findClass()方法,而ClassLoad类的findClass()方法直接抛出了异常 所以,在重写自己的类加载器的时候,重写这个findClass()就可以有自己的类加载器的实现了 打开需要找到的class文件 File 通过File文件得到一个FileInputStream文件二进制流 如何打破双亲委派 自定义类加载器 继承ClassLoader 重写loadClass() 和 findClass()方法 将二进制流写入一个字节数组输出流 调用defineClass()方法,传入Class文件名称,字节数组将字节数组转换成Class对象 / 运行时栈帧结构 / 方法调用 虚拟机字节码执行引擎 一 动态类型语言支持 ~ 基于栈的字节码解释执行引擎 前端编译与优化 ——— 类型擦除 JIT 对于热点代码,编译成机器码缓存起来,下次调用直接使用机器码 编译器优化 Java内存模型 JMM 线程安全与锁优化 / 打印GC信息,设置堆大小 〈 — -Xmx200M — 堆最大内存 -XX:PrintGC — 打印GC信息 / jps 显示所有的Java进程,以及进程ID / jinfo Java进程ID ——— 显示Java进程的详细信息 jstat-gc Java进程ID — 统计Java进程的统计信息,内存各个区域的使用情况 JVM调优 top-Hp进程PID ——— 显示进程中线程的资源消耗情况 🤟 jstack Java进程ID | more ———— 显示进程所有线程的名称,状态,调用方法 / jmap -histo 进程ID | head -20 ——— 列出所有的类的,产生的对象,以及占用的内存,只显示占用内存最多的前20个 一 需要暂停堆, STW 导出堆的信息 jmap -dump:format = b, file = 文件名.hprof Java进程PID format = b 二进制文件的形式 -XX:HeapDumpOnOutOfMemoryError ——— 产生OOM自动dump文件