JVM

- ---???
- 1. 性能调优
- 2. 平台稳定性
- 3. 技术洗型
- 4. 核心功能架构
- ---柱式架构---
- 1 陸亚台
- 2 些公隹小
- 4. 执行性能比寄存器差

---IVM 特点---

- 1 —次编译 到办法结
- 2. 白动内存管
- 3 白計位協同版

---IVM 牛命周期---

1. 启动

通过 bootstrap class loader 创建一个 initial class

2. 执行

执行 Java 程序实际就是执行一个 IVM 讲科

3 记出

程序正学语4

程序排尽党武进设而经

程序抛异常或错误而终止

操作系统出现异常而终止

线程调用 Runtime 或 system 的 exit(), 且 Java 安全管理器允许此次 exit 或 halt 操作

JNI 规范用 JNI Invocation API 来加载或卸载 Java 虚拟机

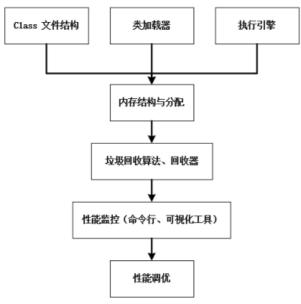
---执行流程---

源码->编译(词法分析->语法分析->语法分析->语义分析->注解抽象语法树->字节码生成)->字节码->类加载->字节码校验->字节码解析执行->(JIT编译执行 | 操作系统执行)

---反编译---

javap -v Test.class

Hotspot -> Graal VM



Class loader



类加载器(加载 .class 文件至 JVM,成为元数据模版)

Loading

加载

- 1. 通过类的全限定名获取二进制字节流
- 2. 字节流的静态存储结构转成方法区的运行时数据结构
- 3. 生成代表这个类的 java.lang.Class 对象。作为方法区这个类的访问入口

按需加载,从 main() 所在类开始加载

加载方式

- 1. 本地系统直接加载
 - 2. 网络获取,Web Applet
 - 3. 从 zip 压缩包读取,如 jar, war

 - 4. 运行时计算生成,如动态代理 5. 从其他文件生成,如 JSP 提取成 .class 文件 6. 从加密文件读取,如防 .class 文件被反编译的保护措施

Linking

Verification

- 4. 符号引用验证

Preparation

Resolution

Initialization

- 1. <clinit> 方法由静态变量显示赋值代码和静态代码块组成
- 2. 类变量显示赋值代码和静态代码块代码从上到下顺序执行
- 3. <clinit> 方法只执行一次

- 1. 类的实例化需要先加载并初始化该类,main 所在的类需要先加载和初始化
- 2. 子类的初始化需要先初始化父类
- 3. 虚拟机保证一个类的 <clinit>() 在多线程下被同步加锁

• 分类

Bootstrap Class Loader

启动类加载器(引导类加载器),虚拟机自带,C/C++实现

- 1. 用于加载核心类库(jre/lib/rt.jar, resource.jar, sun.boot.class.path/...)的 JVM 自身需要的类(包名以 java, javax, sun 等开头)

• Extension Class Loader

System Class Loader

classLoader#getSystemClassLoader()

• User Defined Class Loader

用户自定义类加载器

- ---作用---
- 1. 隔离加载类
- 2. 修改类加载的方式
- 3. 扩展加载源
- 4. 防止源码泄漏
- ---自定义方法---
- 1. 继承 java.lang.ClassLoader
- 2. 重写 loadClass(), JDK1.2 后建议自定义 findclass()
- 3. 继承 URIClassLoader, 避免自定义 findclass()

• 双亲委派机制

把加载请求交由父类处理的任务委派模式

把类加载请求委托给父类加载器去执行,直到引导类加载器,如果父类加载器可以完成类加载,则成功返回,否则子类加载器尝试自己加载

- 1 避免米的重复加裁
- 2. 保护程序安全,防止核心 API 被随意篡改,触发<mark>沙箱安全机制</mark>

• 沙箱安全机制

自定义类的包名与核心源代码相同时,会率先使用引导类加载器,引导类加载器会优先加载 JDK 自带的类,从而触发安全异常,这种保证 Java 核心源代码安全的机制,就是**沙箱安全机制**

• 类对象是否相同

- 1. 类的全限定名一致,包括包名
- 2. 加载这个类的类加载器相后

加载一个使用用户类加载器的类时,类加载器的一个引用会作为该类信息的一部分保存在方法区

• 类的主动使用

类的主动使用,会导致类的初始化

- 1. 创建类的实例
- 2. 访问类或接口的静态变量。或给其赋值
- 3. 调用类的静态方法
- 4. 反射
- 5. 初始化类的子类
- 6. JVM 启动时被标明为启动类的类
- 7. JDK7 开始提供的动态语言支持

iava,lang,invoke,MethodHandle 实例的解析结果 REF getStatic, REF putStatic, REF invokeStatic 句柄对应的类没有初始化。则初始化

其他使用 Java 类的范式不会导致类的初始化,被看作类的被动使用

• 实例初始化

实例初始化就是执行 <init> 方法

- 1. <init> 方法可能重载多个,有几个构造器就有几个<init> 方法
- 2. <init> 方法由非静态实例变量显示赋值代码、非静态代码块、对应构造器代码组成
- 3. 非静态实例变量显示赋值和非静态代码块从上到下顺序执行,而对应构造器代码最后执行
- 4. 每次创建实例对象,调用对应构造器,执行的就是对应的 <init> 方法
- 5. <init> 方法的首行是 super() 或 super(实参列表),即对应父类的 <init> 方法

• 对象内存布局

对象头

运行时元数据:哈希值,GC 分代年龄,锁状态标志,线程持有的锁,偏向线程ID,偏向时间戳

类型指针: 指向方法区中该对象所属的类型数据

实例数据: 真正存储的有效数据

同宽字段被分配在一起

父类变量在子类之前

CompactFields 为 true (默认为 true),子类的窄变量可能插入父类变量的间隙

对其填充: 占位符

• 对象创建方式

- 1. new, 单例的 getInstance, 工厂方法 XXXFactory
- 2. Class 的 newInstance 空参构造器
- 3. Constructor 的 newInstance, 反射方法, 可以空参和带参
- 4. clone,需要实现 Clonable 接口的 clone 方法
- 5. 序列化
- 6. 第三方库 Objenesis

• 对象创建步骤

- 1. 加载类元信息 双亲委派机制加载 ClassFile, 生成 Class 对象
- 2. 为对象分配内存-规整内存使用指针碰撞(分界点指示器),不规整内存使用空闲列表分配,是否规整取决于 GC 算法是否带有压缩整理 Thinks
- 3. 处理并发问题 CAS 保证原子性, TLAB 优先分配
- 4. 属性的默认初始化 给对象属性赋值,零值初始化,final 属性显示初始化
- 5. 设置对象头信息 给类型指针,哈希值,GC 信息,锁信息等赋值
- 6. 执行 <init> 方法 属性的显示初始化、代码块中初始化、构造器中初始化

• 对象访问定位

句柄访问 - 局部变量表中对象的 reference 指向句柄池, 句柄池指向对象实例和对象类型数据好处: 对象被移动 (GC时移动) 时只需要改变句柄指向, 不需要改变 reference 指向

直接指针(Hotspot) - 局部变量表中对象的 reference 直接指向对象实例,实例中有类型指针指向类型数据

• 局部变量 vs. 成员变量

• 声明位置

局部变量: 方法体{}中, 形参, 代码块{}中

成员变量: 类中方法外 类变量: 有 static 修饰 字例变量: 无 static 修饰

• 修饰符

局部变量: final

成员变量: public, protected, private, final, static, volatile, transient

• 存储位置

局部变量: 栈 实例变量: 堆 类变量: 方发区

作用域

局部变量: 从声明开始, 到所属}结束

实例变量:在当前类的 this. ,在其他类的 对象名. 类变量:在当前类的 类名. ,在其他类的 类名. 或 实例名

声明周期

局部变量:每个线程,每次调用执行都是新的生命周期

实例变量:随着对象的创建而初始化,随着对象的回收而消亡,每个对象的实例变量是独立的 举变量:随着类的初始化而初始化。随着类的知载而消亡。该类的所有对象的类变量是共享的

Runtime Area



运行时数据区

线程独有:程序计数器,栈,本地方法栈

线程共享: 堆, 堆外内存(永久代或元空间、代码缓存)

---JVM 线程---

与操作系统本地线程直接映射

---IVM 系统线程---

虚拟机线程-JVM 达到安全点,堆不会变化时出现,stop-the-world 的垃圾收集,线程栈收集,线程挂起,偏向锁撤销

周期任务线程 - 时间周期事件(如中断

GC 线程 - JVM 里各类垃圾收集

编译线程 - 运行时将字节码编译成本地代码

信号调度线程-接收信号并发送给JVM

---Error 和 GC---程序计数器 N N 虚拟机栈 Y N

本地方法栈 Y N

方法区 Y Y 堆 Y Y

• Program Counter Register

程序计数器,物理 PC 寄存器的抽象模拟 线程私有 生命周期与线程—致

---作用---

- 1. 指向线程的当前方法(任何时间一个线程只有一个方法在执行)的 JVM 指令地址(native 方法的值是 undefined)
- 2. 字节码解释器通过改变计数器的值选择下一条需要指向的字节码指令,实现程序控制流的指示器,分支、循环、跳转、异常处理、线程恢复等;
- 3. 保证 CPU 时间片切换回来后,各个线程互不影响,执行引擎分毫不差的继续执行

唯一没有定义 OOM 的区域

CPU 时间片 - CPU 分配给各线程的时间段

JVM Stacks

虚拟机栈,每个线程创建时创建一个虚拟机栈,线程的每个方法调用对应虚拟机栈的一个栈帧(Stack Frame)

---牛命周期---

与线程一致,随线程结束而销毁

---作用---

负责程序的运行,保存方法的局部变量,参与方法的调用和返回

- 1. 快速有效的分配存储方式,JVM 对 JVM Stacks 的操作只有两个:入栈(执行),出栈(执行结束)
- 2 不存在垃圾回收问题(存在栈溢出)

StackOverflowError - JVM Stacks 大小固定时,超过最大容量OutOfMemoryError - JVM Stacks 动态扩展时,超出系统内存容量

---柱肋:---

栈的存储单元,对应线程中方法的调用

如果该方法调用了其他方法,新的栈帧会被创建出来,放在栈顶

- ---方法返回---
- 1 return 指企
- 2. 抛出品堂

栈帧大小主要取决于局部变量表和操作数栈

Local Variables

局部变量表,一个数字数组,存储方法参数和方法内的局部变量(基本数据类型、对象引用,returnAddress类型) 只在当前方法调用中有效,虚拟机通过局部变量表完成参数值到参数变量列表的传递

Code.maximum local variables - 局部变量最大槽数,在编译期确定 参数和局部变量越多,局部变量表越膨胀,栈帧越大,栈深越小

局部变量必须显示赋值, 否则编译不过

局部变量表是垃圾回收根节点,也是栈帧中性能调优最需要注意的

局部变量表线程独有,不存在线程安全问题,但引用对象不一定,对象在栈帧内消亡则安全,返回到外部则不安全

Slot

变量槽,局部变量表的存储单元,存放 8 种基本类型、引用类型、returnAddress类型

byte/short/char/boolean -> int 占一个 slot long/double 占两个 slot

JVM 通过局部变量表槽位索引访问 slot

方法被调用时,(this 引用),方法参数,方法内局部变量依次被复制到局部变量表中

---重复利用---

局部变量过了其作用域时,之后声明的局部变量可以复用该局部变量的槽位

Operand Stack

操作数栈,LIFO,用来保存计算过程中间结果,变量的临时存储空间,可以存储 Java 的任意数据类型 Java 虚拟机的解释引擎时基于栈,指的就是操作数栈

64bit 占两个栈单位深度

Code.maxstack - 操作数栈最大深度,在编译期确定

---栈顶缓存技术---

将栈顶元素全部缓存在物理 CPU 的寄存器中,提升执行引擎的执行效率(寄存器指令更少,执行速度快)

- ++i vs. i++
 - ++ 操作直接对局部变量表执行,不对操作数栈执行
 - ++i 是先对局部变量表的变量自增,再从局部变量表取出该变量压入操作数栈
 - i++ 是先从局部变量表取出该变量压入操作数栈,再对局部变量表中的变量自增

• Dynamic Linking

动态链接,将 ClassFile 常量池中指向变量或方法的符号引用转换成调用运行时常量池中方法的直接引用

通过对运行时常量池的动态链接,变量和方法可能只需要存储一份,节省了空间常量池作用:提供一些符号和常量,便于指令的识别

链接

被调用的方法在编译期可知,且运行期保持不变,此时调用方法的符号引用转直接引用的过程称之为<mark>静态链接</mark>, 被调用的方法在编译期不可知,只能在程序运行期将符号引用转换成直接应用,这种具有动态性的转换过程称之为<mark>动态链接</mark>;

• 绑定机制

早期绑定是指在编译期可将方法与所属类型进行绑定,明确调用目标,对应静态链接

晚期绑定是指只能在运行期根据实际类型绑定相关方法,对应动态链接

• 虚方法与非虚方法

非虚方法:在编译期确定了具体调用版本,运行期不会变,如:静态方法、私有方法、final 方法、实例构造器、父类方法 虚方法: 其他方法, Java 任何普通方法都具备 virtual 特性, 可使用 final 抑制 virtual 特性

• 调用指令

invokestatic - 调用静态方法,【链接.解析】阶段确定唯一方法版本

• 静态语言与动态语言

方法重写

- 3. 若类型 C 中无该方法,则按照继承关系从下往上对 C 的各个父类进行查找4. 如果始终没有找到方法,则抛出 java.lang.AbstractMethodError

• 不可以被重写的方法

• 对象的多态性

Override vs. Overload

Override 的要求

invokespecial 指令

• 虚方法表

避免面向对象编程中过多的<mark>动态分派</mark>,IVM 在类的方法区建立一个 **virtual method table**(非虚方法没有),替代在类的元数据中查找,

Return Address

• 附加信息

Native Method Stack

本地方法栈。用于管理本地方法的调用,线程私有,登记 native 方法,执行引擎执行时加载本地方法库

与 JVM Stacks 相同,支持固定大小(StackOverflowError)和动态扩展(OutOfMemoryError)

---注意---

- 1. 讲入本地方法后, 不在受 IVM 限制
- 2. 本地方法诵讨本地方法接口反问 IVM 内部运行时数据区
- 3. 本地方法可以直接使用本地 CPU 寄存器
- 4. 本地方法直接从本地内存的堆分配任意数量的内存
- 5. 不是所有 JVM 都支持本地方法, Hotspot VM 支持

Heap

堆,JVM 所有线程共享的内存空间,也会划分线程私有的缓冲区(TLAB,Thread Local Allocation Buffer)堆是运行时分配所有对象实例及数组的地方,栈只会存放它们的引用方法结束后堆中的对象不会被立刻移除。只在 GC 时被移除、堆皂 GC 的重点区域

Heap 被划分为 Young Generation Space, Tenure Generation Space, Permanent Space/Metaspace, New:Old - 1:2 新生代,分为 Eden 和 Survivor,Survivor 有 From 和 To 两个,Eden:From:to - 8:1:1 几乎所有对象都是在 Eden 区被 new 出来,80% 朝生夕死,无法在 Eden 区存储的大对象直接进入老年代

- -XX:NewRatio=2,设置新生代与老年代占比
- -XX:SurvivorRatio=8, 设置 Eden 与 Survivor 占比
- -Xmn,新生代最大内存

---分代的理由---

优化 GC 性能, 80% 的对象朝生夕死

YGC 导致 Survivor 区满后,对象可能直接晋入老年代

- -Xms, 等价于 -XX:InitialHeapSize, 初始堆内存
- -Xmx, 等价于 -XX:MaxHeapSize, 最大堆内存

两值通常设置相同,可以避免 GC 后重写计算和分隔堆取大小,提高性能

---查看堆内存分配情况---

jstat -gc pid

-XX:+PrintGCDetails

---常用调优工具---

- 1. JVM 参数
- 2. JConsole
- 3. JVisualVM
- 4. JProfiler
- 5. GCViewer
- 6. GCEasy
- 7. Java Flight Recorder
 - 内存分配过程
 - 1. new 对象先放在 Eden
 - 2. Eden 满时,JVM 触发 Minor GC/YGC,销毁 Eden 中不再被 GCRoots 引用的对象,加载新 new 对象,然后将 Eden 区的对象转移到 Survivor(To)
 - 3. Eden 再满时,Survivor(To) 变为 Survivor(From),YGC 销毁 Eden 和 From 中不被引用的对象,并将存活对象一致 Survivor(To, 谁空谁是 To)
 - 4. 对象被 YGC 15次 (默认) 后,晋入老年区
 - 5. 老年区内存不足时,IVM 触发 Major/Full GC,销毁老年区不被引用的对象
 - 6. Major/Full GC 后老年区依旧无法存放对象,OOM
 - -XX:MaxTenuringThreshold

设置 Promotion 年龄

• 内存分配策略

- 1. 优先分配到 Eden
- 2. 大对象直接进老年代
- 3. 长期存活对象讲老年代
- 4. 动态对象年龄判断(Survivor 中相同年龄的对象超过半数,年年大于等于该年龄的直接进入老年代)
- 5. 空间分配担保(-XX:HandlePromotionFailure),Minor GC 时无回收者,无法进入 Survivor 的直接进入老年代

$\bullet \ \ -XX: Handle Promotion Failure$

是否启用空间分配担保,JDK6 Update 24 后不再使用

- 1. Minor GC 前 JVM 判断老年代最大可用连续空间是否大于新生代所有对象总大小,大于则 Minor GC 安全
- 2. 否则,查看是否担保,若担保,继续判断老年代最大连续空间是否大于历次晋升老年代对象的平均大小,大于则 Minor GC(即时有风险),否则 Full GC
- 3. 若不担保, 直接 Full GC

• 触发 Full GC

- 1. 调用 System.gc()。系统建议 FullGC。非必然执行
- 2. 老年代空间不足
- 3. 方法区空间不足
- 4. 晋入老年代的对象大小大干老年代可用内存大小
- 5. 通过 Minor GC 晋入老年代的平均大小大于老年代的可用内存大小

TLAB

线程私有缓冲区,JVM 为每个线程分配,包含在 Eden,快速分配策略,对象首先会通过 TLAB 分配,失败则进入 Eden,此时为避免多个线程操作统一地址,需要使用加锁等机制

多线程时可以避免多线程安全问题

- -XX:+UseTLAB 启用TLAB
- -XX:TLABWasteTargetPersent 设置 TLAB 在 Eden 的大小

• 逃逸分析

- 一个对象在方法中定义,但被外部所引用,则认为发生了逃逸。如:作为调用参数传递到其他方法
- -XX:+DoEscapeAnalysis,显示启用逃逸分析,JKD1.7 后默认启用
- -XX:+PrintEscapeAnalysis, 查看逃逸分析筛选结果

通过逃逸分析。编译器对代码的优化

- 1. 栈上分配 如果一个对象没有逃逸,将堆分配转化为栈分配,这样栈帧随着方法结束回收,局部变量对象也被回收,无须进行 GC
- **2.** 同步省略 如果一个对象没有逃逸,可以确定这个对象只会有一个线程访问,因此可以不考虑同步(字节码中仍有同步,加载到内存时优化掉)
- 3. 分离对象或标量替换-如果一个对象没有逃逸,JIT 会拆解这个对象成若干标量,避免创建该对象,避免分配堆空间,为栈上分配提供了基础

标量 - 无法再分解的数据,基本数据类型

聚合量 - 可以分解的数据, 对象

-XX:+EliminateAllocations, 启用标量替换, 默认打开

不足:技术不成熟,无法保证逃逸分析的优化多余它的性能消耗 Oracle Hotspot JVM 就未使用栈上分配,但使用了标量替换

intern 和 静态变量从永久代转移到了堆空间

Metaspace(Method Area)

元空间,或方法区(类信息、运行时常量池、字符串字面量、数字常量),Non-Heap 方法区存放 Class 对象,堆主要存放实例对象 线程共享;JVM 启动时创建,关闭时释放;可以是固定大小,也可以是可扩展的,大小决定了可以保存多少个类;

- ---OOM 分析---
- 1. dump 快照分析内存泄漏(Memory Leak) or 内存溢出(Memory Overflow)
- 2. 内存泄漏可使用工具查看对象的 GC Roots 引用链,定位无法自动回收的代码位置
- 3. 无内存泄漏的内存溢出则调整堆大小,或优化代码逻辑,缩短对象生命周期
 - 结构

1. 类型信息 (class, interface, enum, annotation

类型的全限定名

直接父类的全限定名

修饰符 (public, abstract, final)

直接接口列表

2. 域信息, 声明有序

域名,域类型,域修饰符(public,private,protected,static,final,volatile,transient)

3. 方法信息,声明有序

方法名

返回类型(或void)

参数的数量和类型 (顺序)

修饰符(public, private, protected, static, final, synchronized, native, abstract)

方法的字节码(bytecodes),操作数栈,局部变量表,机器大小

异常表(abstract 和 native 方法除外)

4. 运行时常量池,加载 ClassFile 中常量池表到内存所得,具备动态性;编译器明确数值字面量,运行期解析的方法字段等引用,这里符号地址换为直接地址

数据值

字符串值

类引用

字段引用

方法引用

non-final 的类变量 - 随类加载而加载 static final 变量 - 编译器分配,显式赋值 静态变量的实例也存在堆中

6. JIT 代码缓存

• 演进

JDK6: Permanent Generation, 静态变量存放在永久代

JDK7: Permanent Generation, 字符串字面量, 静态变量存放在堆

-XX:Permsize 默认 20.75M

-XX:MaxPermsize 32位默认 64M, 64位默认 82M

JDK8: Metaspace, 字符串常量,静态变量仍然在堆

-XX:MetaspaceSize 默认 21M

-XX:MaxMetaspaceSize 默认 -1,无限制

一日触及高水位线。IVM触发 Full GC。 制载没用的类。然后重置高水位线(GC后元空间的两倍?

OOM (java.lang.OutOfMemoryError: PermGen space/Metaspace)

元空间替代永久代的原因?

- ${f 1}.$ 为永久代设置空间大小很难确认,元空间不在使用 ${f JVM}$ 内存,而是使用本地内存,大小无限制
- 2. 永久代很难调优,很难降低 Full GC

StringTable 被放入堆的原因?

开发中大量使用字符串,在元空间被回收效率很低,导致其内存不足,在堆中可以即时回收内存

• GC

主要内容: 常量池(废弃的常量),类型(不再使用)

常量池:字面量、符号引用(类和接口的全限定名,字段名和描述符,方法名和描述符)

发弁常量: 没有被任何地万引用的常量

不再使用的类型(同时满足):

- 1. 所有实例及其子类实例已被回收
- 2. 该类的类加载器已被回收
- 3. 该类的 Class 对象没有被任何地方引用

• Direct Memory

直接向操作系统申请的内存空间,不在 JVM 运行时数据区

频繁读写可以考虑直接内存, 性能更优

BIO - 读写文件,与磁盘交互,需要先通过内核态,再进入用户太

NIO - 缓冲区概念?

---问题---

OOM 优化难,分配回收成本高,不受 JVM GC 管理

Execution Engine

执行引擎,包含 Interpreter、JIT Compiler、GC,用于将字节码指令解释/编译为对应平台的本地机器指令

指令集 - 平台支持指令的集合, x86 指令集, ARM 指令集

高级语言 - 更接近人的语言,需要先编译成汇编语言,再汇编成本地机器语言(如 C/C++)

字节码-相比机器码更加抽象,一种中间状态,主要为了解决硬件相关性,如 JVM 字节码,通过特定 JVM 可以将同样字节码转换成不同平台的机器指

• 解释器

• 编译器

• 前端编译

不直接对 Java 源码解释/编译的原因可能是代码比较大,解释 JVM 字节码是逐行的,JIT 是针对热点代码的

JIT 编译器

冷机状态发布的代码没有经过IIT,可能由于全解释执行而遭遇性能瓶颈,可见冷机状态流量负荷能力低于热机状态

-client, Client 模式,使用 C1 编译器,优化:方法内联(引用的代码编译到引用处,减少栈帧),去虚拟化(内联),冗余消除(折叠不执行的代码)-server, Server 模式,使用 C2 编译器,基于逃逸分析的优化,标量替换,栈上分配,同步消除

分层编译策略,C1 与 C2 协作编译,-server 时默认开启

热点探测 - 基于方法调用计数器 (Invocation Counter) 和回边计数器 (Back Edge Counter) 发现热点方法或循环体

方法调用计数器 - 统计方法被调用次数

回边计数器 - 代码中控制流向后跳转的指令称为回边

热点衰竭 - 方法在一定时间未达到 JIT 编译次数时,方法调用次数减半

栈上替换 (OSR) - 热点代码通过 JIT 编译为本地代码,由于发送在方法执行过程中,因此称为栈上替换

AOT 编译器

直接将 Java 源码编译成本地机器语言

Native Interface



本地方法接口,实现一般有 C/C++ 完成,由 Java 调用;现越来越少,除非与硬件相关,其实也可以通过跨应用的网络调用代替

- 1. Java 环境交互 与操作系统硬件交互
- 3. Sun's Java 实现 JVM 解释器

StringTable



字符出常量池,不会存储相同字符出

JDK9 开始,String 类的存储有 char[] 改为 byte[],这样节省了空间

- -XX:StringTableSize 设置字符串常量池的长度,默认60013,最小1009, JDK6 默认 1009
- -XX:+PrintStringTableStatistics 答应 StringTable 统计信息
- -XX:+UseStringDeduplication 开启 String 去重,默认不开启
- -XX:+PrintStringDeduplicationStatistics 开启 String 去重统计信息
- -XX:StringDeplicationAgeThreshold 去重候选对象的年龄阈值(uint)

• String 不可变性

不可变字符序列

- 1. 重新赋值,会重新指定内存区域
- 2. 连接操作,结果也会重新指定内存区域
- replace 操作,结果也会重新指定内存区域
- 4. 通过字面量赋值,直接指向字符串常量池

• String 内存分配

- 1. 字面量直接讲常量池
- 2. new 的对象在堆区分配

String s1 = "literal"; // 字面量

String s2 = new String("literal"); // new 的对象

JDK 6 字符串常量池在永久代 JDK 7 之后,字符串常量池在堆

为何 StringTable 从永久代调整到堆?

- 1. 永久代默认较小
- 2. 永久代 GC 频率低

• String 拼接

底层通过 StringBuilder(JDK5前 StringBuffer) 实现, StringBuilder 默认长度 16

---s1 + s2---

StringBuilder s = new StringBuilder();

s.append(s1)

s.append(s2)

s.toString(); // -> new String("ab");

final 修饰的 String 变量会被当做常量,直接从字符串常量池获取,不会走 StringBuilder

StringBuilder#append() 效率远高于 String 拼接

改进:根据 StringBuilder 预计长度,给定更大的初始长度,减少扩容次数

intern

native 方法, C 实现

IDK 6中

StringTable 存在,不放入,返回已有对象地址;StringTable 不存在,**复制对象放入,返回复制的对象地址**

DK 7 后

-StringTable 存在,不放入,返回已有对象地址;StringTable 不存在,**复制对象引用地址放入,返回相同地址**

在大量使用重复字符串的时候使用可以节省内存

• G1 的 String 去重

堆中 (StringTable) String 对象去重, StringTable 不会重复

- 1. GC 时,检索堆上存活的可去重 String 对象,将对象的引用插入待处理队列
- 2. 后台夫重线程删除队列中重复元素,并删除它引用的 String 对象
- 3. 使用一个 HashTable 记录所有 String 对象的 char 数组,若 HashTable 已经存在相同的 char 数组,直接引用 HashTable 中的 char 数 组,回收原来的
- 4. 如果 HashTable 不存在相同 char 数组,则 char 数组插入 HashTable

• JVM 参数



3 种参数类型

- 标准参数
- X参数
 - -Xint, 完全采用解释器模式
 - -Xcomp, 完全采用即时编译模式, 如果即时编译出现问题, 解释器会接入执行
 - -Xmixed,解释器+JIT编译混合模式
- XX 参数

Boolean 类型

- -XX:+参数名, 启用参数
- -XX:-参数名,禁用参数,,eg: -XX:-PrintGCDetails, 关闭 GC 详情输出

KeyValue 类型

-XX:参数Key=参数Value,设置参数的值,eg:-XX:MetaspaceSize=21807104,设置 Java 元空间的值

- 查看方式
 - jps
 - jinfo

jinfo -flag 参数名 pid, 查看指定进程的指定参数 jinfo -flags pid, 查看指定进程的所有参数

• -XX:+PrintFlagsInitial

java -XX:+PrintFlagsInitial, 打印参数默认值

• -XX:+PrintFlagsFinal

java -XX:+PrintFlagsFinal, 打印参数最终值

- =,未修改
- :=,已修改
- -XX:+PrintCommandLineFlags

打印简单初始参数

• 常用参数

-Xms

等价于: -XX:InitialHeapSize, 初始堆内存,默认最大物理内存的1/64

-Xmx

等价于: -XX:MaxHeapSize, 最大堆内存,默认最大物理内存的1/4

-Xss

等价于:-XX:ThreadStackSize,单个线程栈空间大小,默认值0,取决于平台

Linux/x64: 1024KB OS X: 1024KB Oracle Solaris: 1024KB Windows: 取冲干虚拟内左大小

-Xmn

年轻代大小

-XX:MetaspaceSize

元空间大小,元空间并不在虚拟机中,而是使用本地内存,默认 20MB+

-XX:PrintGCDetails

打印 GC 收集详情信息

-XX:SurvivorRatio

新生代中 Eden 和 S0/S1 的比例,默认 -XX:SurvivorRatio=8,即Eden:S0:S1 = 8:1:1

-XX:NewRatio

堆结构中老年代:新生代的值,默认 2

• -XX:MaxTenuringThreshold

垃圾最大年龄,默认 15,取值0~15,超过 15 次交换就存入老年代

• 00M



StackOverflowError

栈过深

• OutOfMemoryError:java heap space

new 的对象过多

• OutOfMemoryError:GC overhead limit exceeded

超过 98% 的时间在 GC

• OutOfMemoryError:Direct buffer memory

OS 本地内存已满

- -XX:MaxDirectMemorySize,设置最大堆外内存
 - ByteBuffer.allocate(capability)
 - ByteBuffer.allocteDirect(capability)
- 场景: Netty
- OutOfMemoryError:unable to create new native thread

OS Thread 达到极限

• OutOfMemoryError:Metaspace

元空间内存不足

- -XX:MetaspaceSize, 默认 20M
- Metaspace 存放的信息

- VM 加载的类信息
- 常量池
- 静态变量
- JIT 代码缓存