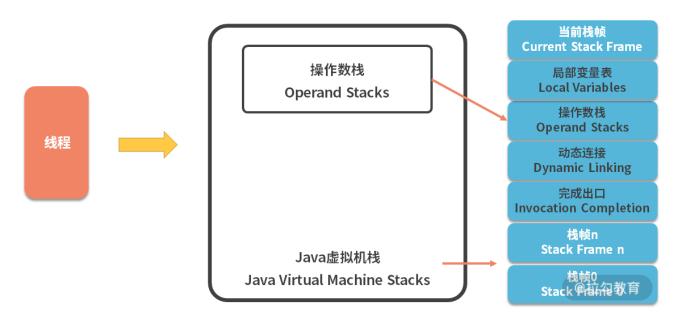
18 高级进阶: JIT 如何影响 JVM 的性能?

我们在上一课时,我们了解到 Java 虚拟机栈,其实是一个双层的栈,如下图所示,第一层就是针对 method 的栈帧,第二层是针对字节码指令的操作数栈。



Java 虚拟机栈图

栈帧的创建是需要耗费资源的,尤其是对于 Java 中常见的 getter、setter 方法来说,这些代码通常只有一行,每次都创建栈帧的话就太浪费了。

另外, Java 虚拟机栈对代码的执行, 采用的是字节码解释的方式, 考虑到下面这段代码, 变量 a 声明之后, 就再也不被使用, 要是按照字节码指令解释执行的话, 就要做很多无用功。

```
public class A{
    int attr = 0;
    public void test(){
        int a = attr;
        System.out.println("ok");
    }
}
```

下面是这段代码的字节码指令,我们能够看到 aload_0, getfield, istore_1 这三个无用的

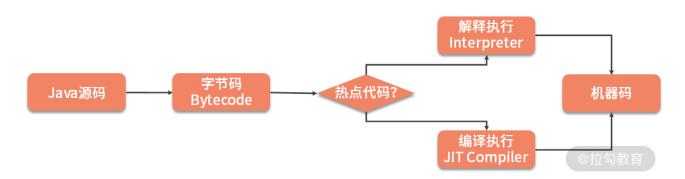
字节码指令操作。

```
public void test();
   descriptor: ()V
   flags: ACC_PUBLIC
   Code:
     stack=2, locals=2, args_size=1
        0: aload_0
        1: getfield
                                              // Field attr:I
                         #2
        4: istore_1
        5: getstatic
                         #3
                                              // Field java/lang/System.out:Ljava/i
        8: 1dc
                         #4
                                              // String ok
                                              // Method java/io/PrintStream.println
       10: invokevirtual #5
       13: return
    LineNumberTable:
       line 4: 0
       line 5: 5
       line 6: 13
```

另外,我们了解到垃圾回收器回收的目标区域主要是堆,堆上创建的对象越多,GC 的压力就越大。要是能把一些变量,直接在栈上分配,那 GC 的压力就会小一些。

其实,我们说的这几个优化的可能性,JVM 已经通过 JIT 编译器 (Just In Time Compiler) 去做了,JIT 最主要的目标是把解释执行变成编译执行。

为了提高热点代码的执行效率,在运行时,虚拟机将会把这些代码编译成与本地平台相关的机器码,并进行各种层次的优化,这就是 JIT 编译器的功能。



如上图, JVM 会将调用次数很高,或者在 for 循环里频繁被使用的代码,编译成机器码,然后缓存在 CodeCache 区域里,下次调用相同方法的时候,就可以直接使用。

那 JIT 编译都有哪些手段呢?接下来我们详细介绍。

方法内联

在 "05 | 工具实践:基准测试 JMH,精确测量方法性能"提到 JMH 的时候,我们就了解到

CompilerControl 注解可以控制 JIT 编译器的一些行为。

其中,有一个模式叫作inline,就是内联的意思,它会把一些短小的方法体,直接纳入目标方法的作用范围之内,就像是直接在代码块中追加代码。这样,就少了一次方法调用,执行速度就能够得到提升,这就是方法内联的概念。

可以使用 -XX:-Inline 参数来禁用方法内联,如果想要更细粒度的控制,可以使用 CompileCommand 参数,例如:

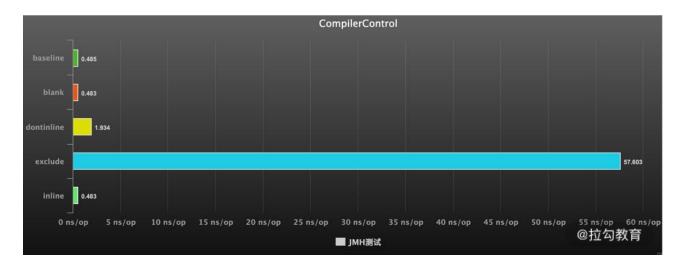
```
-XX:CompileCommand=exclude, java/lang/String.indexOf
```

JMH 就是使用这个参数来实现的自定义编译特性。在 JDK 的源码里,也有很多被 **@ForceInline**注解的方法,这些方法,会在执行的时候被强制进行内联;而 被**@DontInline**注解的方法,则始终不会被内联。

我们从 "**05 | 工具实践:基准测试 JMH,精确测量方法性能**"获取第 16 个代码示例,来看一下 JIT 这些优化的效果,主要代码块如下:

执行结果如下,可以看到不使用 JIT 编译和使用了 JIT 编译的性能差距达到了 100 多倍,使用了内联比不使用内联,速度快了 5 倍。

```
Mode Cnt Score
Benchmark
                                                             Error Units
JMHSample_16_CompilerControl.baseline
                                         avgt 3 0.485 \pm 1.492 ns/op
JMHSample_16_CompilerControl.blank
                                         avgt
                                                 3 \quad 0.483 \pm 1.518 \quad \text{ns/op}
JMHSample_16_CompilerControl.dontinline avgt
                                                 3 1.934 ± 3.112 ns/op
JMHSample_16_CompilerControl.exclude
                                         avgt 3 57.603 ± 4.435
                                                                    ns/op
                                         avgt
JMHSample_16_CompilerControl.inline
                                                 3 \quad 0.483 \pm 1.520 \quad ns/op
```



JIT 编译之后的二进制代码,是放在 Code Cache 区域里的。这个区域的大小是固定的,而且一旦启动无法扩容。如果 Code Cache 满了,JVM 并不会报错,但会停止编译。所以编译执行就会退化为解释执行,性能就会降低。不仅如此,JIT 编译器会一直尝试去优化你的代码,造成 CPU 占用上升。

通过参数 -XX:ReservedCodeCacheSize 可以指定 Code Cache 区域的大小,如果你通过 监控发现空间达到了上限,就要适当的增加它的大小。

编译层次

HotSpot 虚拟机包含多个即时编译器,有 C1, C2 和 Graal, JDK8 以后采用的是分层编译的模式。使用 jstack 命令获得的线程信息,经常能看到它们的身影。

```
"C2 CompilerThread0" #6 daemon prio=9 os_prio=31 cpu=830.41ms elapsed=4252.14s tid=
  java.lang.Thread.State: RUNNABLE
  No compile task
```

"C1 CompilerThread0" #8 daemon prio=9 os_prio=31 cpu=549.91ms elapsed=4252.14s tid= java.lang.Thread.State: RUNNABLE No compile task

使用额外线程进行即时编译,可以不用阻塞解释执行的逻辑。JIT 通常会在触发之后就在后台运行,编译完成之后就将相应的字节码替换为编译后的代码。 JIT 编译方式有两种:一种是编译方法,另一种是编译循环。

分层编译将 Java 虚拟机的执行状态分为了五个层次。

- 字节码的解释执行:
- 执行不带 profiling 的 C1 代码;
- 执行仅带方法调用次数以及循环执行次数 profiling 的 C1 代码;

- 执行带所有 profiling 的 C1 代码;
- 执行 C2 代码。

其中,Profiling 指的是运行时的程序的执行状态数据,比如循环调用的次数、方法调用的次数、分支跳转次数、类型转换次数等。比如 JDK 中的 hprof 工具,就是一种 profiler,说白了就是一些中间的统计数据。

在不启用分层编译的情况下,当方法的调用次数和循环回边的次数的总和,超过由参数-XX:CompileThreshold 指定的阈值时,便会触发即时编译;但当启用分层编译时,这个参数将会失效,会采用一套动态调整进行调整。

逃逸分析

下面着重讲解一下逃逸分析,这个知识点在面试的时候经常会被问到。

我们先回顾一下上一课时留下的问题:我们常说的对象,除了基本数据类型,一定是在堆上分配的吗?

答案是否定的,通过逃逸分析,JVM 能够分析出一个新的对象的使用范围,从而决定是否要将这个对象分配到堆上。逃逸分析现在是 JVM 的默认行为,可以通过参数 -XX:-DoEscapeAnalysis 关掉它。

那什么样的对象算是逃逸的呢?可以看一下下面的两种典型情况。

如代码所示,对象被赋值给成员变量或者静态变量,可能被外部使用,变量就发生了逃逸。

```
public class EscapeAttr {
    Object attr;
    public void test() {
        attr = new Object();
    }
}
```

再看下面这段代码,对象通过 return 语句返回。由于程序并不能确定这个对象后续会不会被使用,外部的线程能够访问到这个结果,对象也发生了逃逸。

```
public class EscapeReturn {
    Object attr;
    public Object test() {
        Object obj = new Object();
        return obj;
    }
}
```

那逃逸分析有什么好处呢? 1. 栈上分配

如果一个对象在子程序中被分配,指向该对象的指针永远不会逃逸,对象有可能会被优化为 栈分配。栈分配可以快速地在栈帧上创建和销毁对象,不用再分配到堆空间,可以有效地减 少 GC 的压力。

2. 分离对象或标量替换

但对象结构通常都比较复杂,如何将对象保存在栈上呢?

JIT 可以将对象打散,全部替换为一个个小的局部变量,这个打散的过程,就叫作标量替换(标量就是不能被进一步分割的变量,比如 int、long 等基本类型)。也就是说,标量替换后的对象,全部变成了局部变量,可以方便地进行栈上分配,而无须改动其他的代码。

从上面的描述我们可以看到,并不是所有的对象或者数组,都会在堆上分配。由于JIT的存在,如果发现某些对象没有逃逸出方法,那么就有可能被优化成栈分配。

3.同步消除

如果一个对象被发现只能从一个线程被访问到,那么对于这个对象的操作可以不考虑同步。

注意这是针对 synchronized 来说的, JUC 中的 Lock 并不能被消除。

要开启同步消除,需要加上 -XX:+EliminateLocks 参数。由于这个参数依赖逃逸分析,所以同时要打开 -XX:+DoEscapeAnalysis 选项。

比如下面这段代码,JIT 判断对象锁只能被一个线程访问,就可以去掉这个同步的影响。

```
public class SyncEliminate {
    public void test() {
        synchronized (new Object()) {
        }
    }
}
```

仓库中也有一个 StringBuffer 和 StringBuilder 的 JMH 测试对比,可以看到在开启了锁消除的情况下,它们的效率相差并不大。

Benchmark Mode Cnt Score Error Units BuilderVsBufferBenchmark.buffer thrpt 10 90085.927 ± 95174.289 ops/ms BuilderVsBufferBenchmark.builder thrpt 10 103280.200 ± 76172.538 ops/ms

JITWatch

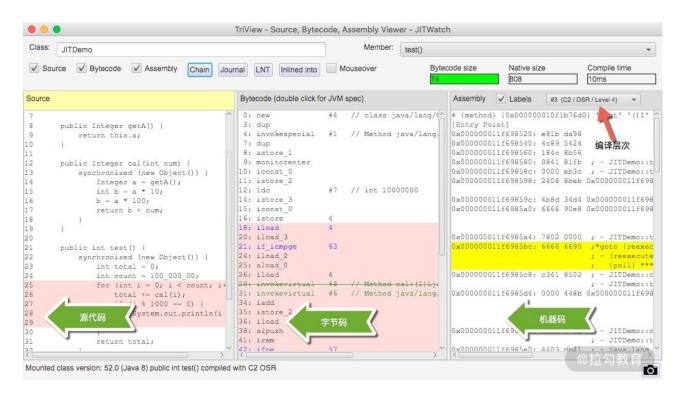
可以使用 jitwatch 工具来观测 JIT 的一些行为。

https://github.com/AdoptOpenJDK/jitwatch

在代码的启动参数里加入 LogCompilation 等参数开启记录,将生成一个 jitdemo.log 文件。

-XX:+UnlockDiagnosticVMOptions -XX:+TraceClassLoading -XX:+PrintAssembly -XX:+Log

使用 jitwatch 工具,可打开这个文件,看到详细的编译结果。



下面是一段测试代码:

```
public class SimpleInliningTest {
    public SimpleInliningTest() {
        int sum = 0;
        // 1_000_000 is F4240 in hex
        for (int i = 0; i < 1_000_000; i++) {
            sum = this.add(sum, 99);
            // 63 hex
        }
        System.out.println("Sum:" + sum);
    }

    public int add(int a, int b) {
        return a + b;
    }
}</pre>
```

```
public static void main(String[] args) {
    new SimpleInliningTest();
}
```

从执行后的结果可以看到,热点 for 循环已经使用 JIT 进行了编译,而里面应用的 add 方法,也已经被内联。



小结

JIT 是现代 JVM 主要的优化点,能够显著地提升程序的执行效率。从解释执行到最高层次的 C2,一个数量级的性能提升也是有可能的。但即时编译的过程是非常缓慢的,既耗时间也费空间,所以这些优化操作会和解释执行同时进行。

值得注意的是, JIT 在某些情况下还会出现逆优化。比如一些热部署方式触发的 redefineClass, 就会造成 JIT 编译结果的失效, 相关的内联代码也需要重新生成。

JIT 优化并不见得每次都有用,比如下面这段代码,编译后执行,会发生死循环。但如果你在启动的时候,加上 -Djava.compiler=NONE 参数,禁用 JIT,它就能够执行下去。

```
ex.printStackTrace();
}
stop = true;
System.out.println("END");
}

public static void main(String[] args) {
    int i = 0;
    TestThread test = new TestThread();
    test.start();
    while(!test.isStop()){
        System.out.println("--");
        i++;
    }
}
```

我们主要看了方法内联、逃逸分析等概念,了解到一些方法在被优化后,对象并不一定是在 堆上分配的,它可能在被标量替换后,直接在栈上分配。这几个知识点也是在面试中经常被 问到的。

JIT 的这些优化一般都是在后台进程默默地去做了,我们不需要关注太多。Code Cache 的容量达到上限,会影响程序执行的效率,但除非你有特别多的代码,默认的 240M 一般来说,足够用了。

9 of 9