

09 | JVM是怎么实现invokedynamic的？（下）

2018-08-10 郑雨迪



09 | JVM是怎么实现invokedynamic的？（下）

朗读人：郑雨迪 11'38" | 5.34M

上回讲到，为了让所有的动物都能参加赛马，Java 7 引入了 `invokedynamic` 机制，允许调用任意类的“赛跑”方法。不过，我们并没有讲解 `invokedynamic`，而是深入地探讨了它所依赖的方法句柄。

今天，我便来正式地介绍 `invokedynamic` 指令，讲讲它是如何生成调用点，并且允许应用程序自己决定链接至哪一个方法中的。

`invokedynamic` 指令

`invokedynamic` 是 Java 7 引入的一条新指令，用以支持动态语言的方法调用。具体来说，它将调用点（`CallSite`）抽象成一个 Java 类，并且将原本由 Java 虚拟机控制的方法调用以及方法链接暴露给了应用程序。在运行过程中，每一条 `invokedynamic` 指令将捆绑一个调用点，并且会调用该调用点所链接的方法句柄。

中。在之后的运行过程中，Java 虚拟机则会直接调用绑定的调用点所链接的方法句柄。

在字节码中，启动方法是用方法句柄来指定的。这个方法句柄指向一个返回类型为调用点的静态方法。该方法必须接收三个固定的参数，分别为一个 Lookup 类实例，一个用来指代目标方法名字的字符串，以及该调用点能够链接的方法句柄的类型。

除了这三个必需参数之外，启动方法还可以接收若干个其他的参数，用来辅助生成调用点，或者定位所要链接的目标方法。

```
import java.lang.invoke.*;

class Horse {
    public void race() {
        System.out.println("Horse.race()");
    }
}

class Deer {
    public void race() {
        System.out.println("Deer.race()");
    }
}

// javac Circuit.java
// java Circuit
public class Circuit {

    public static void startRace(Object obj) {
        // aload obj
        // invokedynamic race()
    }

    public static void main(String[] args) {
        startRace(new Horse());
        // startRace(new Deer());
    }
}
```

```
        MethodHandle mh = l.findVirtual(Horse.class, name, MethodType.methodType(void.class));
        return new ConstantCallSite(mh.asType(callSiteType));
    }
}
```

我在文稿中贴了一段代码，其中便包含一个启动方法。它将接收前面提到的三个固定参数，并且返回一个链接至 `Horse.race` 方法的 `ConstantCallSite`。

这里的 `ConstantCallSite` 是一种不可以更改链接对象的调用点。除此之外，Java 核心类库还提供多种可以更改链接对象的调用点，比如 `MutableCallSite` 和 `VolatileCallSite`。

这两者的区别就好比正常字段和 `volatile` 字段之间的区别。此外，应用程序还可以自定义调用点类，来满足特定的重链接需求。

由于 Java 暂不支持直接生成 `invokedynamic` 指令 [1]，所以接下来我会借助之前介绍过的字节码工具 ASM 来实现这一目的。

```
import java.io.IOException;
import java.lang.invoke.*;
import java.nio.file.*;

import org.objectweb.asm.*;

// javac -cp /path/to/asm-all-6.0_BETA.jar:. ASMHelper.java
// java -cp /path/to/asm-all-6.0_BETA.jar:. ASMHelper
// java Circuit
public class ASMHelper implements Opcodes {

    private static class MyMethodVisitor extends MethodVisitor {

        private static final String BOOTSTRAP_CLASS_NAME = Circuit.class.getName().replace('.', '_');
        private static final String BOOTSTRAP_METHOD_NAME = "bootstrap";
        private static final String BOOTSTRAP_METHOD_DESC = MethodType
            .methodType(CallSite.class, MethodHandles.Lookup.class, String.class, MethodType.class)
            .toMethodDescriptorString();
    }
}
```

```

private static final String TARGET_METHOD_DESC = "(Ljava/lang/Object;)V";

public final MethodVisitor mv;

public MyMethodVisitor(int api, MethodVisitor mv) {
    super(api);
    this.mv = mv;
}

@Override
public void visitCode() {
    mv.visitCode();
    mv.visitVarInsn(ALOAD, 0);
    Handle h = new Handle(H_INVOKESTATIC, BOOTSTRAP_CLASS_NAME, BOOTSTRAP_METHOD_NAME, BOOTSTRAP_METHOD_DESC, null);
    mv.visitInvokeDynamicInsn(TARGET_METHOD_NAME, TARGET_METHOD_DESC, h);
    mv.visitInsn(RETURN);
    mv.visitMaxs(1, 1);
    mv.visitEnd();
}
}

public static void main(String[] args) throws IOException {
    ClassReader cr = new ClassReader("Circuit");
    ClassWriter cw = new ClassWriter(cr, ClassWriter.COMPUTE_FRAMES);
    ClassVisitor cv = new ClassVisitor(ASM6, cw) {
        @Override
        public MethodVisitor visitMethod(int access, String name, String descriptor, String signature, String[] exceptions) {
            MethodVisitor visitor = super.visitMethod(access, name, descriptor, signature, exceptions);
            if ("startRace".equals(name)) {
                return new MyMethodVisitor(ASM6, visitor);
            }
            return visitor;
        }
    };
};

```

```
Files.write(Paths.get("Circuit.class"), cw.toByteArray());
}
}
```

你无需理解上面这段代码的具体含义，只须了解它会更改同一目录下 `Circuit` 类的 `startRace(Object)` 方法，使之包含 `invokedynamic` 指令，执行所谓的赛跑方法。

```
public static void startRace(java.lang.Object);
    0: aload_0
    1: invokedynamic #80, 0 // race:(Ljava/lang/Object;)V
    6: return
```

如果你足够细心的话，你会发现该指令所调用的赛跑方法的描述符，和 `Horse.race` 方法或者 `Deer.race` 方法的描述符并不一致。这是因为 `invokedynamic` 指令最终调用的是方法句柄，而方法句柄会将调用者当成第一个参数。因此，刚刚提到的那两个方法恰恰符合这个描述符所对应的方法句柄类型。

到目前为止，我们已经可以通过 `invokedynamic` 调用 `Horse.race` 方法了。为了支持调用任意类的 `race` 方法，我实现了一个简单的单态内联缓存。如果调用者的类型命中缓存中的类型，便直接调用缓存中的方法句柄，否则便更新缓存。

```
// 需要更改 ASMHelper.MyMethodVisitor 中的 BOOTSTRAP_CLASS_NAME
import java.lang.invoke.*;

public class MonomorphicInlineCache {

    private final MethodHandles.Lookup lookup;
    private final String name;

    public MonomorphicInlineCache(MethodHandles.Lookup lookup, String name) {
        this.lookup = lookup;
        this.name = name;
    }
}
```

```

public void invoke(Object receiver) throws Throwable {
    if (cachedClass != receiver.getClass()) {
        cachedClass = receiver.getClass();
        mh = lookup.findVirtual(cachedClass, name, MethodType.methodType(void.class));
    }
    mh.invoke(receiver);
}

public static CallSite bootstrap(MethodHandles.Lookup l, String name, MethodType callSiteTy
    MonomorphicInlineCache ic = new MonomorphicInlineCache(l, name);
    MethodHandle mh = l.findVirtual(MonomorphicInlineCache.class, "invoke", MethodType.method
    return new ConstantCallSite(mh.bindTo(ic));
}
}

```

可以看到，尽管 `invokedynamic` 指令调用的是所谓的 `race` 方法，但是实际上我返回了一个链接至名为 `"invoke"` 的方法的调用点。由于调用点仅要求方法句柄的类型能够匹配，因此这个链接是合法的。

不过，这正是 `invokedynamic` 的目的，也就是将调用点与目标方法的链接交由应用程序来做，并且依赖于应用程序对目标方法进行验证。所以，如果应用程序将赛跑方法链接至兔子的睡觉方法，那也只能怪应用程序自己了。

Java 8 的 Lambda 表达式

在 Java 8 中，Lambda 表达式也是借助 `invokedynamic` 来实现的。

具体来说，Java 编译器利用 `invokedynamic` 指令来生成实现了函数式接口的适配器。这里的函数式接口指的是仅包括一个非 default 接口方法的接口，一般通过 `@FunctionalInterface` 注解。不过就算是没有使用该注解，Java 编译器也会将符合条件的接口辨认为函数式接口。

```

int x = ..
IntStream.of(1, 2, 3).map(i -> i * 2).map(i -> i * x);

```

举个例子，上面这段代码会对 `IntStream` 中的元素进行两次映射。我们知道，映射方法 `map` 所

将 $i \rightarrow i^2$ 和 $i \rightarrow ix$ 这两个 Lambda 表达式转化成 `IntUnaryOperator` 的实例。这个转化过程便是由 `invokedynamic` 来实现的。

在编译过程中，Java 编译器会对 Lambda 表达式进行解语法糖（desugar），生成一个方法来保存 Lambda 表达式的内容。该方法的参数列表不仅包含原本 Lambda 表达式的参数，还包含它所捕获的变量。（注：方法引用，如 `Horse::race`，则不会生成生成额外的方法。）

在上面那个例子中，第一个 Lambda 表达式没有捕获其他变量，而第二个 Lambda 表达式（也就是 $i \rightarrow ix$ ）则会捕获局部变量 `x`。这两个 Lambda 表达式对应的方法如下所示。可以看到，所捕获的变量同样也会作为参数传入生成的方法之中。

```
// i -> i * 2
private static int lambda$0(int);

Code:
    0: iload_0
    1: iconst_2
    2: imul
    3: ireturn

// i -> i * x
private static int lambda$1(int, int);

Code:
    0: iload_1
    1: iload_0
    2: imul
    3: ireturn
```

第一次执行 `invokedynamic` 指令时，它所对应的启动方法会通过 ASM 来生成一个适配器类。这个适配器类实现了对应的函数式接口，在我们的例子中，也就是 `IntUnaryOperator`。启动方法的返回值是一个 `ConstantCallSite`，其链接对象为一个返回适配器类实例的方法句柄。

根据 Lambda 表达式是否捕获其他变量，启动方法生成的适配器类以及所链接的方法句柄皆不同。

如果该 Lambda 表达式没有捕获其他变量，那么可以认为它是上下文无关的。因此，启动方法将新建一个适配器类的实例，并且生成一个特殊的方法句柄，始终返回该实例。

另外，为了保证 Lambda 表达式的线程安全，我们无法共享同一个适配器类的实例。因此，在每次执行 invokedynamic 指令时，所调用的方法句柄都需要新建一个适配器类实例。

在这种情况下，启动方法生成的适配器类将包含一个额外的静态方法，来构造适配器类的实例。该方法将接收这些捕获的参数，并且将它们保存为适配器类实例的实例字段。

你可以通过虚拟机参数 -Djdk.internal.lambda.dumpProxyClasses=/DUMP/PATH 导出这些具体的适配器类。这里我导出了上面这个例子中两个 Lambda 表达式对应的适配器类。

```
// i->i*2 对应的适配器类
final class LambdaTest$$Lambda$1 implements IntUnaryOperator {
    private LambdaTest$$Lambda$1();

    Code:
        0: aload_0
        1: invokespecial java/lang/Object."<init>":()V
        4: return

    public int applyAsInt(int);
    Code:
        0: iload_1
        1: invokestatic LambdaTest.lambda$0:(I)I
        4: ireturn
}

// i->i*x 对应的适配器类
final class LambdaTest$$Lambda$2 implements IntUnaryOperator {
    private final int arg$1;

    private LambdaTest$$Lambda$2(int);

    Code:
        0: aload_0
        1: invokespecial java/lang/Object."<init>":()V
        4: aload_0
        5: iload_1
        6: putfield arg$1:I
        9: return
}
```


Code:

```
0: new LambdaTest$$Lambda$2
3: dup
4: iload_0
5: invokespecial "<init>":(I)V
8: areturn
```

```
public int applyAsInt(int);
```

Code:

```
0: aload_0
1: getfield arg$1:I
4: iload_1
5: invokestatic LambdaTest.lambda$1:(II)I
8: ireturn
```

```
}
```

可以看到，捕获了局部变量的 Lambda 表达式多出了一个 `get$Lambda` 的方法。启动方法便会所返回的调用点链接至指向该方法的方法句柄。也就是说，每次执行 `invokedynamic` 指令时，都会调用至这个方法中，并构造一个新的适配器类实例。

这个多出来的新建实例会对程序性能造成影响吗？

Lambda 以及方法句柄的性能分析

我再次请出测试反射调用性能开销的那段代码，并将其改造成使用 Lambda 表达式的 v6 版本。

```
// v6 版本
import java.util.function.IntConsumer;

public class Test {
    public static void target(int i) { }

    public static void main(String[] args) throws Exception {
        long current = System.currentTimeMillis();
        for (int i = 1; i <= 2_000_000_000; i++) {
```

写留言

```

        System.out.println(temp - current);
        current = temp;
    }

    ((IntConsumer) j -> Test.target(j)).accept(128);
    // ((IntConsumer) Test::target).accept(128);
}
}
}

```

测量结果显示，它与直接调用的性能并无太大的区别。也就是说，即时编译器能够将转换 Lambda 表达式所使用的 `invokedynamic`，以及对 `IntConsumer.accept` 方法的调用统统内联进来，最终优化为空操作。

这个其实不难理解：Lambda 表达式所使用的 `invokedynamic` 将绑定一个 `ConstantCallSite`，其链接的目标方法无法改变。因此，即时编译器会将该目标方法直接内联进来。对于这类没有捕获变量的 Lambda 表达式而言，目标方法只完成了一个动作，便是加载缓存的适配器类常量。

另一方面，对 `IntConsumer.accept` 方法的调用实则是对适配器类的 `accept` 方法的调用。

如果你查看了 `accept` 方法对应的字节码的话，你会发现它仅包含一个方法调用，调用至 Java 编译器在解 Lambda 语法糖时生成的方法。

该方法的内容便是 Lambda 表达式的内容，也就是直接调用目标方法 `Test.target`。将这几个方法调用内联进来之后，原本对 `accept` 方法的调用则会被优化为空操作。

下面我将之前的代码更改为带捕获变量的 v7 版本。理论上，每次调用 `invokedynamic` 指令，Java 虚拟机都会新建一个适配器类的实例。然而，实际运行结果还是与直接调用的性能一致。

```

// v7 版本
import java.util.function.IntConsumer;

public class Test {
    public static void target(int i) { }

    public static void main(String[] args) throws Exception {
        int x = 2;
    }
}

```

```

    for (int i = 1; i <= 2_000_000_000; i++) {
        if (i % 100_000_000 == 0) {
            long temp = System.currentTimeMillis();
            System.out.println(temp - current);
            current = temp;
        }

        ((IntConsumer) j -> Test.target(x + j)).accept(128);
    }
}
}

```

显然，即时编译器的逃逸分析又将该新建实例给优化掉了。我们可以通过虚拟机参数 `-XX:-DoEscapeAnalysis` 来关闭逃逸分析。果然，这时候测得的值约为直接调用的 2.5 倍。

尽管逃逸分析能够去除这些额外新建实例开销，但是它也不是时时奏效。它需要同时满足两件事：`invokedynamic` 指令所执行的方法句柄能够内联，和接下来的对 `accept` 方法的调用也能内联。

只有这样，逃逸分析才能判定该适配器实例不逃逸。否则，我们会在运行过程中不停地生成适配器类实例。所以，我们应当尽量使用非捕获的 Lambda 表达式。

总结与实践

今天我介绍了 `invokedynamic` 指令以及 Lambda 表达式的实现。

`invokedynamic` 指令抽象出调用点的概念，并且将调用该调用点所链接的方法句柄。在第一次执行 `invokedynamic` 指令时，Java 虚拟机将执行它所对应的启动方法，生成并且绑定一个调用点。之后如果再次执行该指令，Java 虚拟机则直接调用已经绑定了的调用点所链接的方法。

Lambda 表达式到函数式接口的转换是通过 `invokedynamic` 指令来实现的。该 `invokedynamic` 指令对应的启动方法将通过 ASM 生成一个适配器类。

对于没有捕获其他变量的 Lambda 表达式，该 `invokedynamic` 指令始终返回同一个适配器类的实例。对于捕获了其他变量的 Lambda 表达式，每次执行 `invokedynamic` 指令将新建一个适配器类实例。

不管是捕获型的还是未捕获型的 Lambda 表达式，它们的性能上限皆可以达到直接调用的性能。其中，捕获型 Lambda 表达式借助了即时编译器中的逃逸分析，来避免冗余的新建开销。

在上一篇的课后实践中，你应该测过这一段代码的性能开销了。我这边测得的结果约为直接调用的 3.5 倍。

```
// v8 版本

import java.lang.invoke.MethodHandle;
import java.lang.invoke.MethodHandles;
import java.lang.invoke.MethodType;

public class Test {

    public static void target(int i) { }

    public static void main(String[] args) throws Exception {

        MethodHandles.Lookup l = MethodHandles.lookup();

        MethodType t = MethodType.methodType(void.class, int.class);

        MethodHandle mh = l.findStatic(Test.class, "target", t);

        long current = System.currentTimeMillis();
        for (int i = 1; i <= 2_000_000_000; i++) {
            if (i % 100_000_000 == 0) {
                long temp = System.currentTimeMillis();

                System.out.println(temp - current);

                current = temp;
            }

            mh.invokeExact(128);
        }
    }
}
```

实际上，它与使用 Lambda 表达式或者方法引用的差别在于，即时编译器无法将该方法句柄识别为常量，从而无法进行内联。那么如果将它变成常量行不行呢？

一种方法便是将其赋值给 final 的静态变量，如下面的 v9 版本所示：

```
// v9 版本
```

写留言

```

import java.lang.invoke.MethodType;

public class Test {
    public static void target(int i) { }

    static final MethodHandle mh;
    static {
        try {
            MethodHandles.Lookup l = MethodHandles.lookup();
            MethodType t = MethodType.methodType(void.class, int.class);
            mh = l.findStatic(Test.class, "target", t);
        } catch (Throwable e) {
            throw new RuntimeException(e);
        }
    }

    public static void main(String[] args) throws Throwable {
        long current = System.currentTimeMillis();
        for (int i = 1; i <= 2_000_000_000; i++) {
            if (i % 100_000_000 == 0) {
                long temp = System.currentTimeMillis();
                System.out.println(temp - current);
                current = temp;
            }

            mh.invokeExact(128);
        }
    }
}

```

这个版本测得的数据和直接调用的性能数据一致。也就是说，即时编译器能够将该方法句柄完全内联进来，成为空操作。

今天的实践环节，我们来继续探索方法句柄的性能。运行下面的 v10 版本以及 v11 版本，比较它们的性能并思考为什么。

写留言

```

import java.lang.invoke.*;

public class Test {
    public static void target(int i) {
    }

    public static class MyCallSite {

        public final MethodHandle mh;

        public MyCallSite() {
            mh = findTarget();
        }

        private static MethodHandle findTarget() {
            try {
                MethodHandles.Lookup l = MethodHandles.lookup();
                MethodType t = MethodType.methodType(void.class, int.class);
                return l.findStatic(Test.class, "target", t);
            } catch (Throwable e) {
                throw new RuntimeException(e);
            }
        }
    }

    private static final MyCallSite myCallSite = new MyCallSite();

    public static void main(String[] args) throws Throwable {
        long current = System.currentTimeMillis();
        for (int i = 1; i <= 2_000_000_000; i++) {
            if (i % 100_000_000 == 0) {
                long temp = System.currentTimeMillis();
                System.out.println(temp - current);
                current = temp;
            }
        }
    }
}

```

```

    }
}

// v11 版本
import java.lang.invoke.*;

public class Test {
    public static void target(int i) {
    }

    public static class MyCallSite extends ConstantCallSite {

        public MyCallSite() {
            super(findTarget());
        }

        private static MethodHandle findTarget() {
            try {
                MethodHandles.Lookup l = MethodHandles.lookup();
                MethodType t = MethodType.methodType(void.class, int.class);
                return l.findStatic(Test.class, "target", t);
            } catch (Throwable e) {
                throw new RuntimeException(e);
            }
        }
    }
}

public static final MyCallSite myCallSite = new MyCallSite();

public static void main(String[] args) throws Throwable {
    long current = System.currentTimeMillis();
    for (int i = 1; i <= 2_000_000_000; i++) {
        if (i % 100_000_000 == 0) {
            // ...
        }
    }
}

```

```
}

myCallSite.getTarget().invokeExact(128);

}

}

}
```

感谢你的收听，我们下次再见。

[1] <http://openjdk.java.net/jeps/303>



版权归极客邦科技所有，未经许可不得转载

精选留言



ext4

3

我知道Java对Lambda有个规定：“The variable used in Lambda should be final or effectively final”，也就是说Lambda表达式捕获的变量必须是final或等同于final的。而文中您又讲到：“对于捕获了变量的Lambda，每次invokedynamic都需要新建适配器类实例，以防止他们发生变化”。JVM之所以这么做，是因为这种final的要求仅限于Java source层面，在bytecode层面是无法保证的。我理解的对吗？

2018-08-11

作者回复

语言里的final，是对于当前方法调用而言的。这是因为它实际上就传了个值进去。比如说你

写留言

适配器针对的是多次不同调用，比如说每次调用你定义的final int a都不一样。

2018-08-15



code-artist

👍 2

一直没理解“逃逸分析”啥意思？

2018-08-14

作者回复

逃逸分析是指通过数据流分析，判断一个对象会不会被传递到当前编译的方法之外。比如说你调用了一个方法，将一个新建的对象作为参数传递出去，如果这个方法没有被内联，则说明该新建对象会逃逸。

逃逸分析是一项比较重要的优化，我后面会详细讲。

2018-08-15



karl

👍 2

看了两遍 勉强有个概念了

还是基础不够 看不懂啊

2018-08-14

作者回复

invokedynamic涉及到的东西很多，底层实现也在不断改进。看懂个大概就好啦

2018-08-15

小橙橙

👍 0

其实有个地方一直没有想透，为什么要学习字节码，学习字节码对我们日常开发有什么作用吗，老师能否给指点迷津一下？

2018-08-19

作者回复

主要是了解底层实现。

对普通的日常开发可能作用不大。对于进阶的，比如分析应用的性能瓶颈，了解字节码将有所帮助。

2018-08-22



Scott

👍 0

老师你好，我有两个问题，1是我看了几个有invokedynmaic指令的文件，都是invokedynmic #31, 0这种形式，似乎后面这个0没有什么作用，网上invokedynamic的解说也大多过时，我使用的是1.8.0_181版本。2. v10版本和v11版本性能的差距我猜想是v10版本不能正确的内联方法吧？虽然mh是final的，但是字节码层面已经丢失这个信息了。

2018-08-19

写留言

1. 这个数字0, 指的是第几个bootstrap method, 你多定义几个lambda, 应该可以见到1 2 3等等。

2. 对的, 是不能内联。不过, 字节码中字段处还是会有final标志的。C2认为final实例字段在编译过程中不应该被认为是不变的, 因为应用程序可能通过Unsafe来更改。Graal认为可以当成不变的, 毕竟Java语言规范没有规定不可以。

V11的话, 可以看出ConstantCallSite及时子类被特殊对待了。

2018-08-20

王贺

0

单态内联缓存的实现代码段, bootstrap方法的实现有问题, 没有return一个CallSite类型返回值。另外, 这篇有点难度了, 看了三遍, 勉强理解。

2018-08-11

作者回复

多谢指出!

2018-08-13



小江

0

老师邮箱可以提供一下吗, 咨询一个问题, 经过btrace增强后class文件错误问题

2018-08-10

自来也

0

示例应该用jdk.internal.org.objectweb.asm.*包吧?

2018-08-10