





概述

"

"
具体是如何执行的呢?

方法

栈

栈模型

运行时栈帧结构

"栈帧" 用以支持虚拟机进行方法调用和方法执行的数据结构
它也是虚拟机运行时数据区中的虚拟机栈的栈元素。

"
序源码和具体的虚拟机实现的栈内存布局形式。

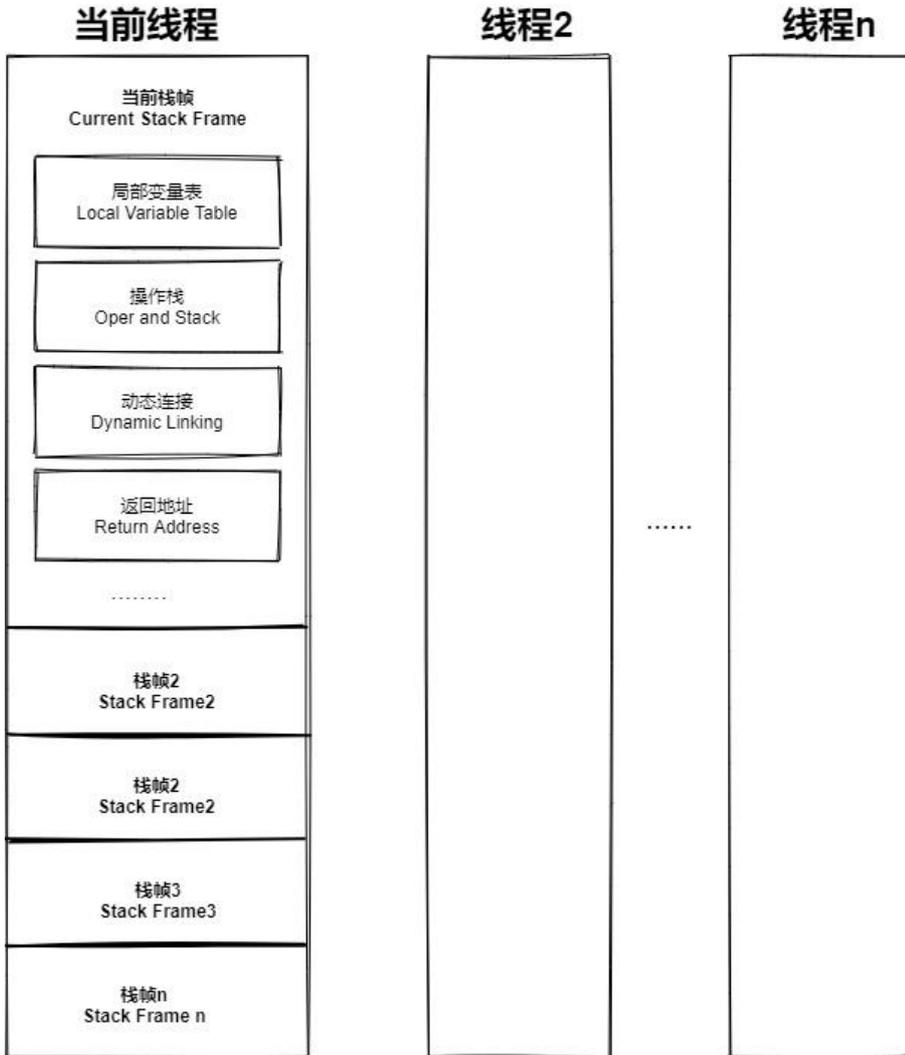
"
仅仅取决于

线程私有

虚拟机栈

运行状态

概念模型



局部变量表

Code属性 变量值的存储空间 局部变量 最大容量
 变量槽 (Variable Slot)

或者更小的物理内存来存储
 不同的变化

表示对一个对象实例的引用

操作数栈

栈 入栈

" "

动态连接

"

"

接引用

静态解析

" "

动态连接

编译期可知，运行期不可变

" "

方法返回地址

返回地址

" !"

" !"

" !"

□

!!

操作数栈

方法调用

方法调用

“如何确定要调用的方法？”

□

□

解析

真正运行之前就有一个可确定的调用版本，并且这个方法的调用版本在运行期间是不可改变的。
进行编译的那一刻就一定确定了

方法在程

□

静态方法

私有方法

”

”

```

public static void main(java.lang.String[]);
descriptor: ([Ljava/lang/String;)V
flags: ACC_PUBLIC, ACC_STATIC
Code:
  stack=0, locals=1, args_size=1
    0: invokestatic #5           // Method sayHello:()V
    3: return
LineNumberTable:
  line 11: 0
  line 12: 3

```

- invokestatic
- invokespecial
- invokevirtual
- invokeinterface
- invokedynamic

支持解析的方法

类加载

非-虚方法

非-虚方法

虚方法

非-虚方法

虚方法

可以被覆写的

法都可以称作虚方法

虚方法

虚方法

非-虚方法

□

□

□

□

invokeinterface指令存在的必要性

invokedynamic指令存在的必要性

□

□

"invoke "

如何查找目标方法的决定权从虚拟机转嫁到具体用户代码中

分派

解析调用

静态分派

静态分派

静态分派

方法的版本

"

!"

" !"

" !"

!
!
!

e)

静态类型 (Static Type) 实际类型 (Actual Ty

```
静态类型  
Human woman = new Woman();  
实际类型
```

静态类型在编译期间便是可知的，而实际类型的变化结果在运行期间才可确定，编译器在编译程序时并不知道一个对象的实际类型是什

。

"

"

动态分派

"

"

"

"

应该调用哪个方法的呢?

实际类型不同

Java虚拟机是如

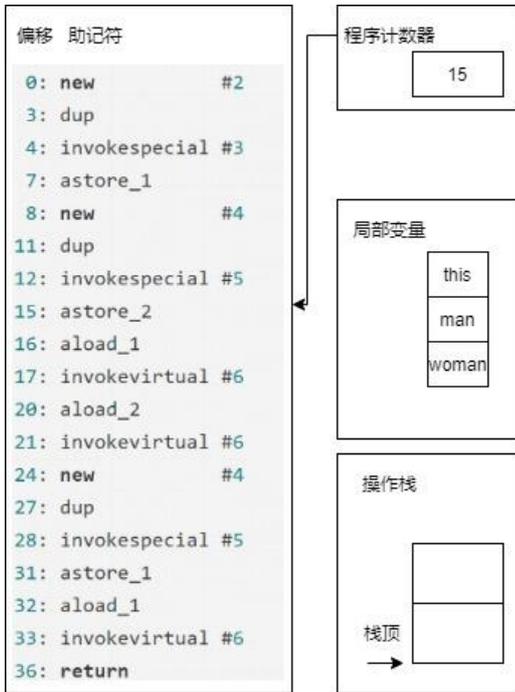
根据实际类型来确定分派方法执行版本呢?

```

#           $
#           $ " "
#           $
#           $ " "
#           $
#           $
#           $
#           $ " "
#           $

```

准备动作

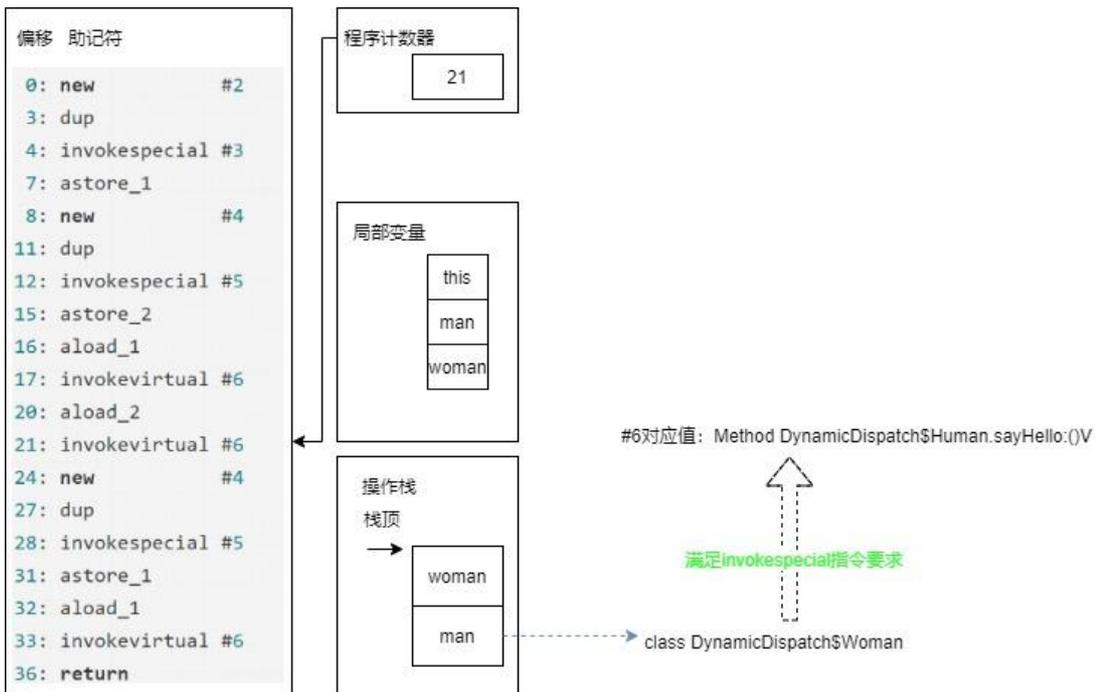
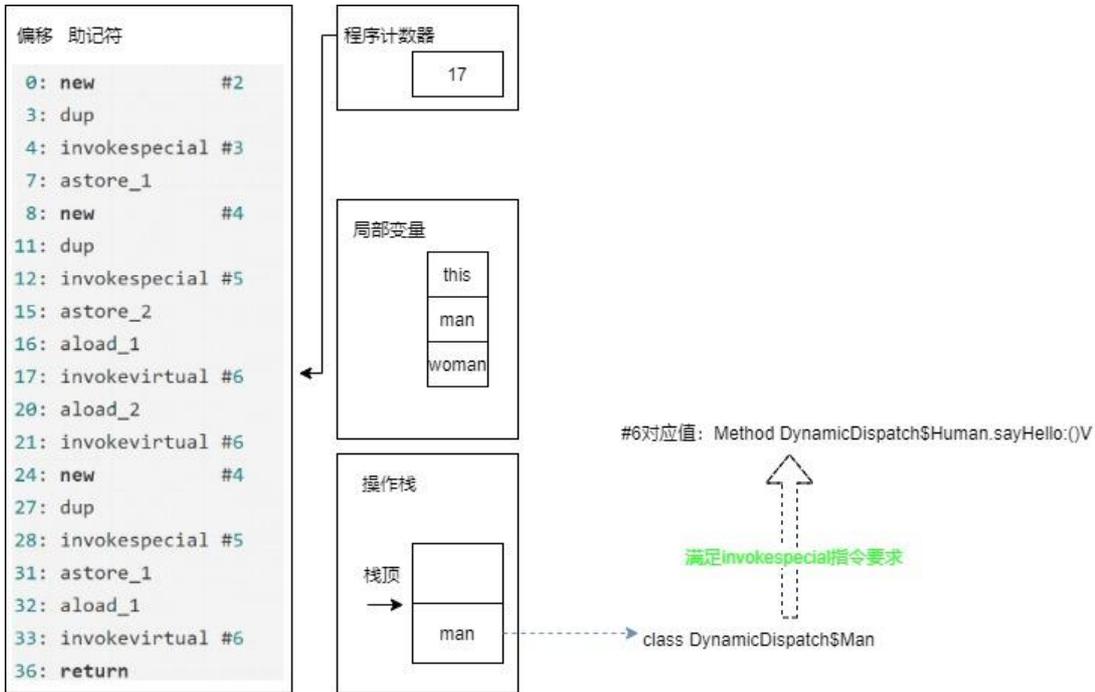


都相符的方法

权限校验

据方法接受者的

实际类型来选择方法



遮蔽

单分派与多分派

基于宗量数量的不同，可以将分派分成单分派和多分派



```
man.sayHello(1, "string");
```

” ”

宗量

一个宗量

” ”

” ”

” ”

” ”

方法选择的过程

因而Java语言的静态分派属于多分派类型

是Son

" "

唯一可以影响虚拟机选择的因素只有该方法的接受者是Father

静态多分派、动态单分派的语言

方法执行

□

□

节码指令流

基于栈的指令集架构
寄存器的指令集

两种指令集的区别

不带参数的

优点 **可移植**

而基于栈的指令集则与硬件无关，因而具有灵活的可移植性。

缺点

基于栈的指令集会稍慢一些

更多。

基于栈的解释器执行过程

□ □

偏移 助记符

0:	bipush	100
2:	istore_1	
3:	sipush	200
6:	istore_2	
7:	sipush	300
10:	istore_3	
11:	iload_1	
12:	iload_2	
13:	iadd	
14:	iload_3	
15:	imul	
16:	ireturn	

程序计数器

0

局部变量表

0	this
1	
2	
3	

操作栈

栈顶 →
100

偏移 助记符

0: bipush 100

2: istore_1

3: sipush 200

6: istore_2

7: sipush 300

10: istore_3

11: iload_1

12: iload_2

13: iadd

14: iload_3

15: imul

16: ireturn

程序计数器

2

局部变量表

0 this

1 100

2

3

操作栈

栈顶 →

偏移 助记符

0:	bipush	100
2:	istore_1	
3:	sipush	200
6:	istore_2	
7:	sipush	300
10:	istore_3	
11:	iload_1	
12:	iload_2	
13:	iadd	
14:	iload_3	
15:	imul	
16:	ireturn	

程序计数器

11

局部变量表

0	this
1	100
2	200
3	300

操作栈

栈顶 →

100

偏移 助记符

0: bipush 100
2: istore_1
3: sipush 200
6: istore_2
7: sipush 300
10: istore_3
11: iload_1
12: iload_2
13: iadd
14: iload_3
15: imul
16: ireturn

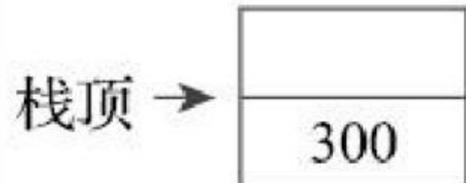
程序计数器

13

局部变量表

0	this
1	100
2	200
3	300

操作栈



偏移 助记符

0:	bipush	100
2:	istore_1	
3:	sipush	200
6:	istore_2	
7:	sipush	300
10:	istore_3	
11:	iload_1	
12:	iload_2	
13:	iadd	
14:	iload_3	
15:	imul	
16:	ireturn	

程序计数器

14

局部变量表

0	this
1	100
2	200
3	300

操作栈

栈顶 →

300
300

偏移 助记符

0:	bipush	100
2:	istore_1	
3:	sipush	200
6:	istore_2	
7:	sipush	300
10:	istore_3	
11:	iload_1	
12:	iload_2	
13:	iadd	
14:	iload_3	
15:	imul	
16:	ireturn	

程序计数器

16

局部变量表

0	this
1	100
2	200
3	300

操作栈

栈顶 →
90000

上边执行过程实际上仅仅是一个概念模型，虚拟机最终会对行过程做出一系列优化来提高性能，实际运行过程并不会完全按照概念模型描述来。

总结

解析 分派

参考

