

Il bytecode Kitten

Fausto Spoto

23 febbraio 2005

Risultato della generazione del codice intermedio

```
load 1 int
iconst 1
if_cmple int
```

yes

```
iconst 1
return int
```

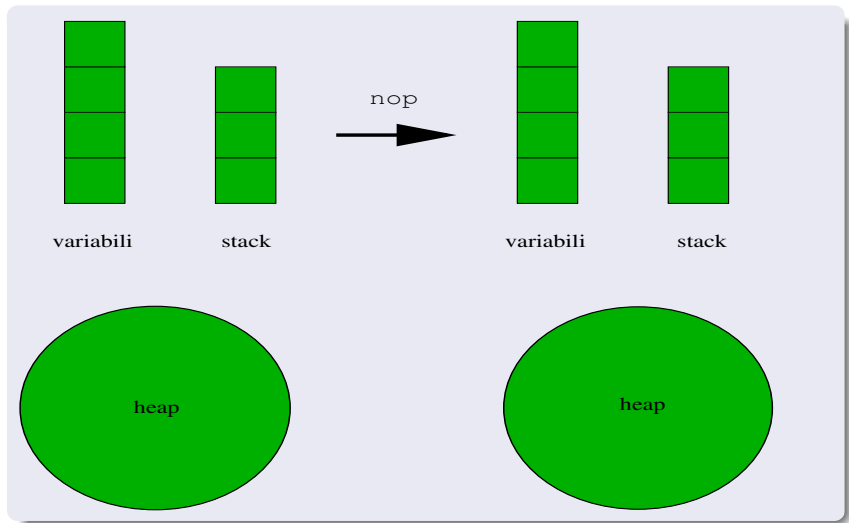
no

```
load 0 Fibonacci
load 1 int
iconst 1
sub int
virtualcall Fibonacci.fib(int)
load 0 Fibonacci
load 1 int
iconst 2
sub int
virtualcall Fibonacci.fib(int)
add int
return int
```

Il codice intermedio: **bytecode Kitten**

- Un grafo di **blocchi** di codice
- Ciascun blocco contiene una sequenza di bytecode Kitten
- Ci sono **51 bytecode** Kitten
- Si tratta di una semplificazione strutturata del Java bytecode
- Il bytecode Kitten è eseguito da una **Kitten Virtual Machine** il cui **stato** è composto da
 - 1 un insieme di **variabili locali** $l_0, l_1 \dots l_{max}$ che possono contenere valori primitivi o puntatori a oggetti
 - 2 uno **stack di calcolo** $s_{top}, s_{top-1} \dots s_0$ che può contenere valori primitivi o puntatori a oggetti
 - 3 una **memoria** o heap che contiene oggetti
- Ciascun bytecode definisce una **trasformazione di stato**
- Per gestire la ricorsione, esiste anche uno **stack di attivazione** di coppie: \langle variabili locali, stack di calcolo \rangle

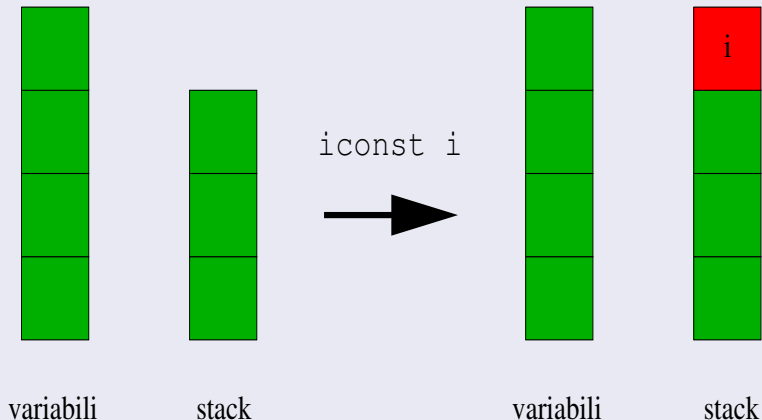
Indichiamo in verde ciò che non cambia



Il bytecode `iconst`

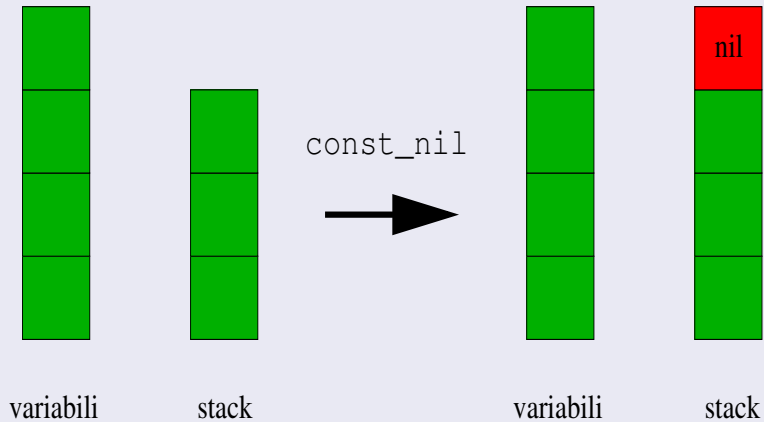
Non indichiamo più lo heap se non cambia

Carica una costante intera in cima allo stack



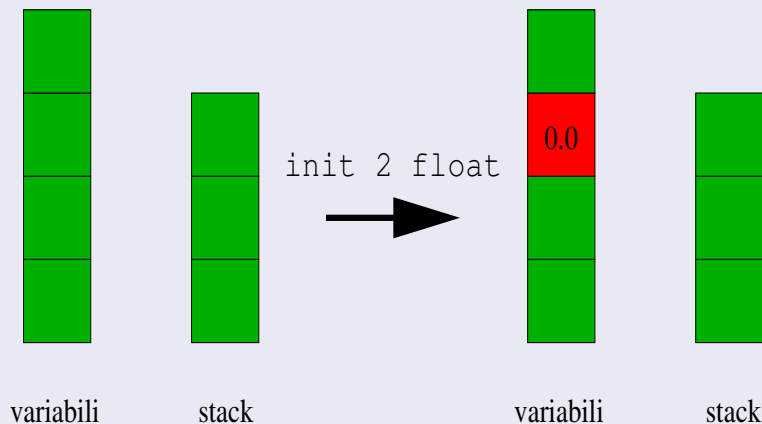
Esistono anche `bconst`, `cconst` ed `fconst`

Carica `nil` in cima allo stack



Il bytecode `init`

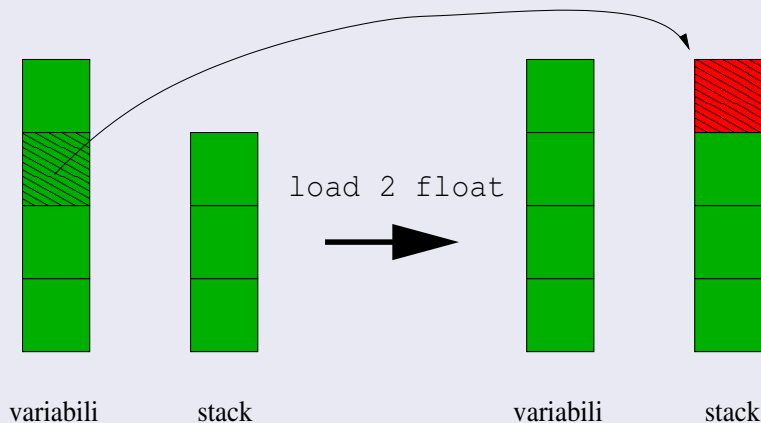
inizializza una variabile locale al suo valore di default



`init 2 float` significa: *inizializza la variabile 2 al valore di default per i float*

Il bytecode `load`

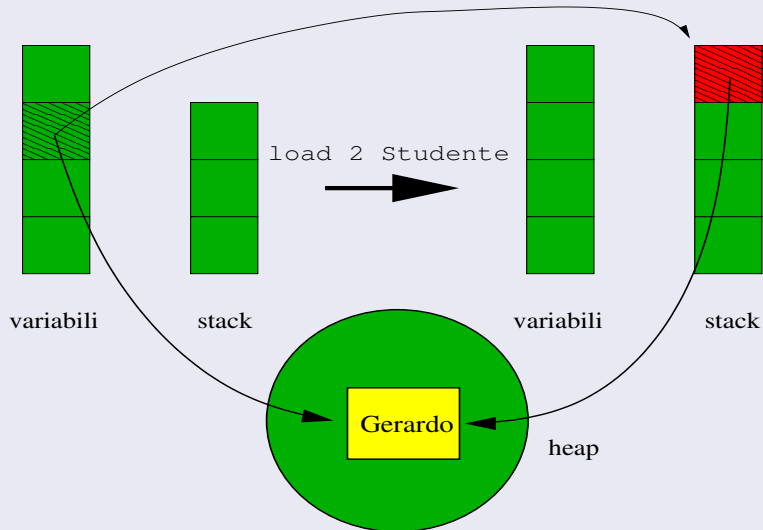
copia una variabile locale in cima allo stack



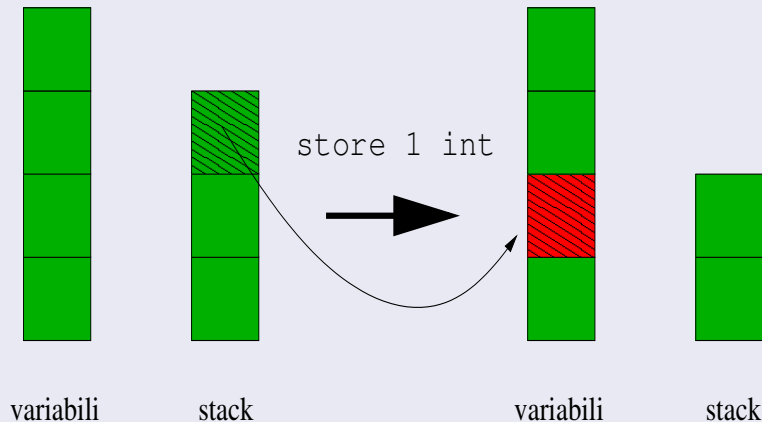
`load 2 float` significa: *copia in cima allo stack il valore float contenuto della variabile 2*

Il bytecode `load`

Copiando un tipo classe se ne copia il puntatore!



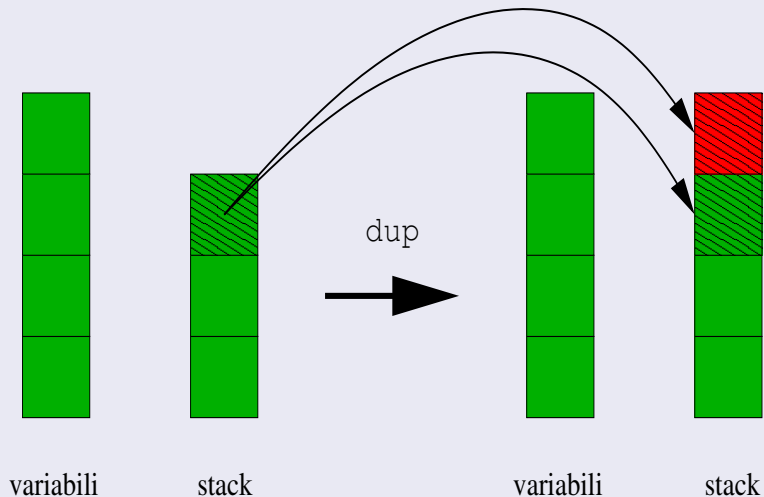
muove la cima dello stack dentro una variabile



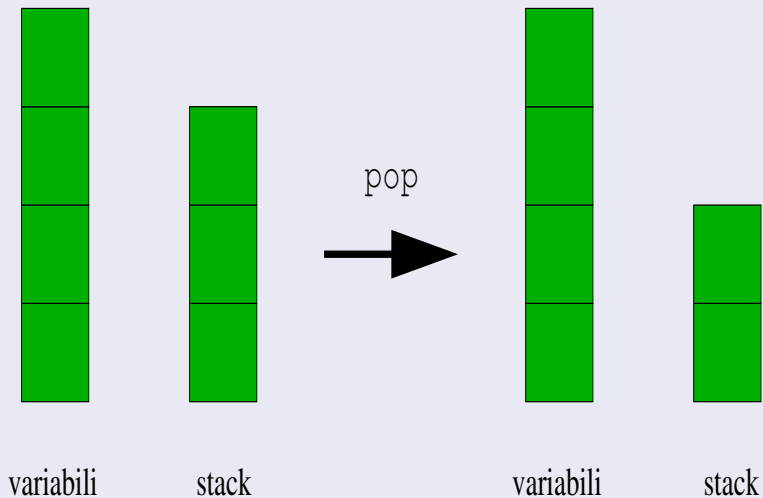
`store 1 int` significa: *muovi nella variabile 1 il valore intero che sta in cima allo stack*

Il bytecode `dup`

duplica la cima dello stack

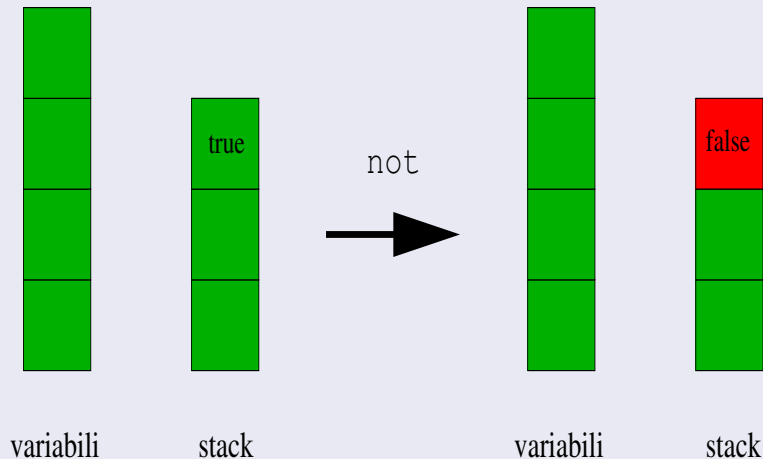


rimuove la cima dello stack



Il bytecode `not`

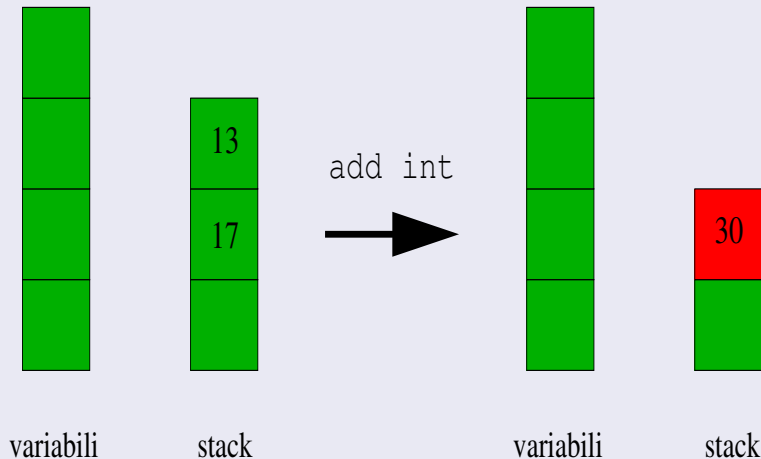
nega il booleano che sta in cima allo stack



Esiste anche `neg` che nega un intero

Il bytecode `add`

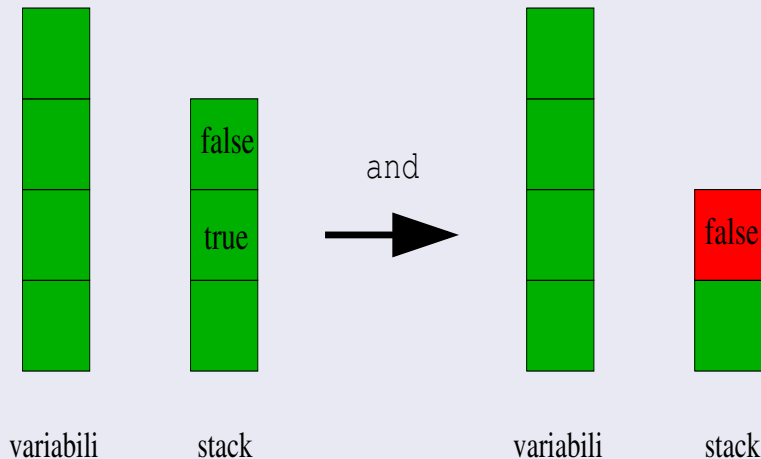
Somma i due interi che stanno in cima allo stack



Esistono anche `sub`, `mul` e `div`

Il bytecode `and`

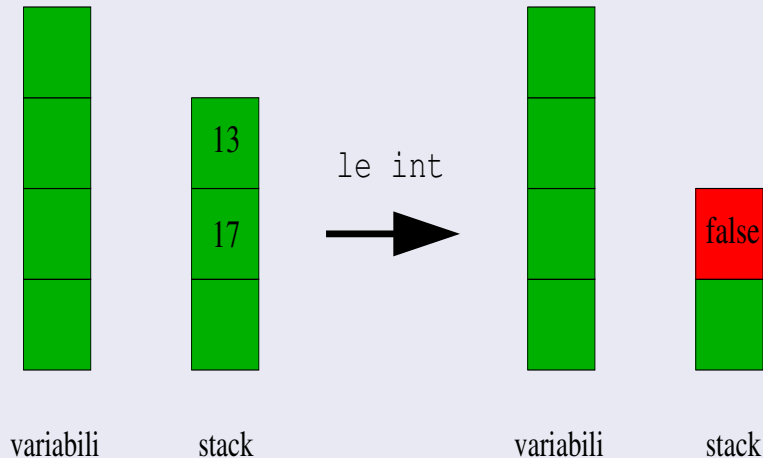
Carica sullo stack il risultato dell'`and` logico fra i due booleani in cima allo stack



Esiste anche `or`

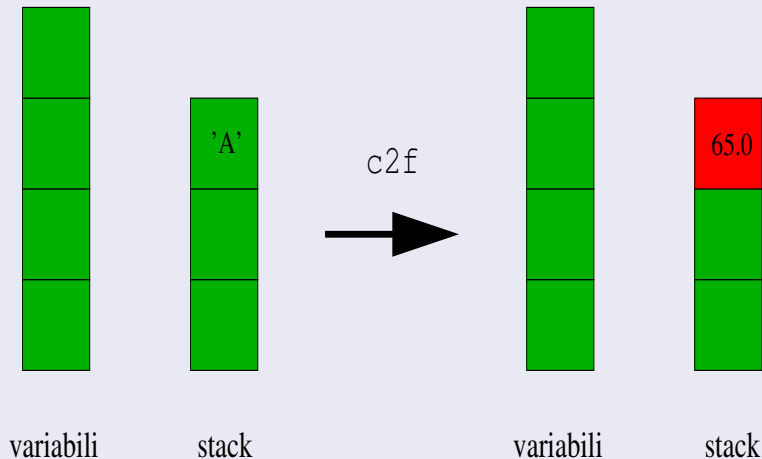
Il bytecode `le`

Carica sullo stack il risultato booleano del confronto (\leq) fra i due elementi che stanno in cima allo stack



Esistono anche `eq` (che confronta anche puntatori), `ge` ed `lt`

Trasforma il carattere in cima allo stack in un float



Esistono anche `c2i`, `f2c`, `f2i`, `i2c` ed `i2f`

Esempi

$4 * 4$

```
iconst 4  
iconst 4  
mul int
```

$4 * 4$

```
iconst 4  
dup  
mul int
```

$3 + (4 * 4)$

```
iconst 3  
iconst 4  
iconst 4  
mul int  
add int
```

$3 + (4 * 4) > 5$

```
iconst 3  
iconst 4  
iconst 4  
mul int  
add int  
iconst 5  
gt int
```

incrementa $\frac{1}{2}$ (float)

```
load 2 float  
fconst 1.0  
add float  
store 2 float
```

$l_2 + 5 < l_1$ (float)

```
load 2 float
iconst 5
i2f
add float
load 1 float
le float
```

scambia l_1 ed l_2 (int)

```
load 1 int
load 2 int
store 1 int
store 2 int
```

l_1 diventa ($l_1 = l_2$)

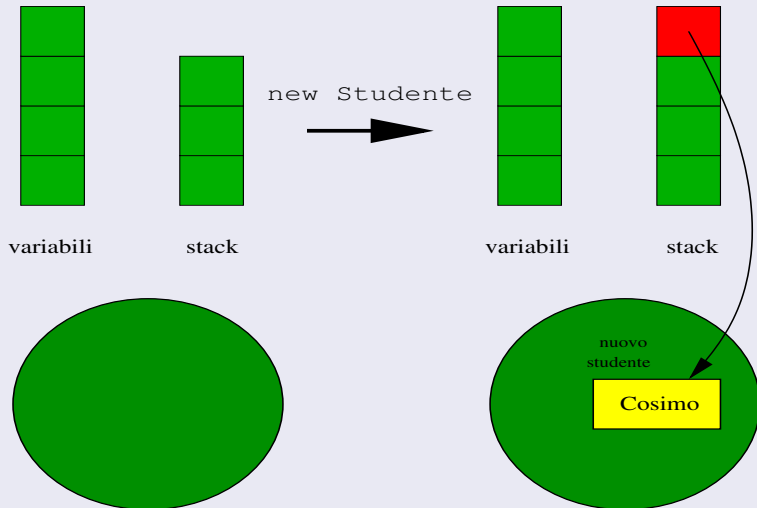
```
load 1 int
load 2 int
eq int
store 1 boolean
```

Tipo di una variabile?

Una variabile locale può contenere valori di tipo diverso in tempi diversi!

Comunque non sfrutteremo questa possibilità

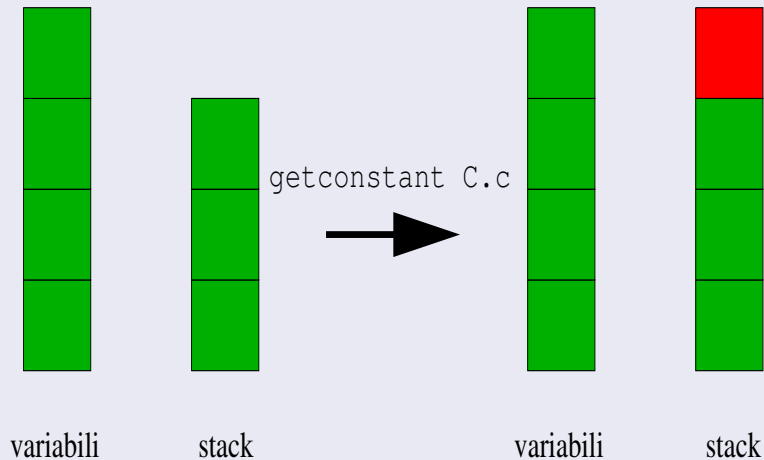
Carica in cima allo stack un puntatore a un nuovo oggetto



Non chiama alcun costruttore! Esiste anche `newstring`

Il bytecode `getconstant`

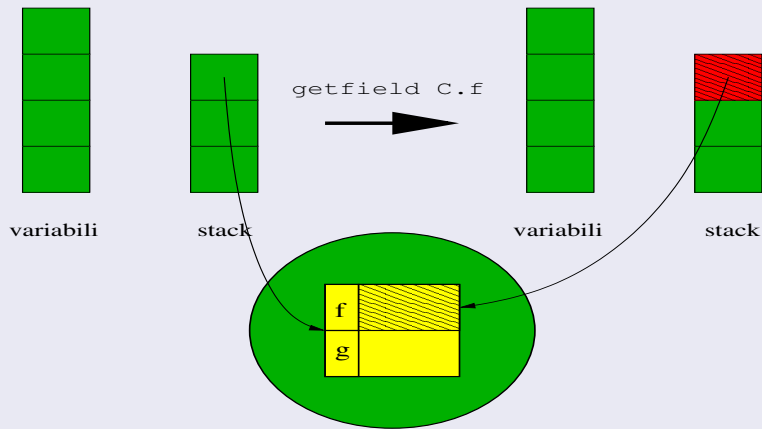
Carica in cima allo stack una costante di una classe



`C.c` è una `ConstantEntry` che identifica la costante `c` della classe `C`

Il bytecode `getfield`

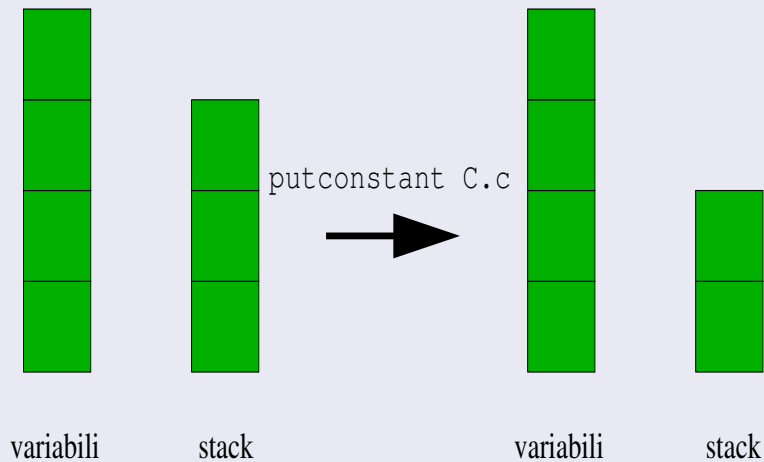
Carica in cima allo stack un campo di una classe



- `C.f` è una `FieldEntry` che identifica il campo `f` della classe `C`
- la cima dello stack non deve essere `nil`

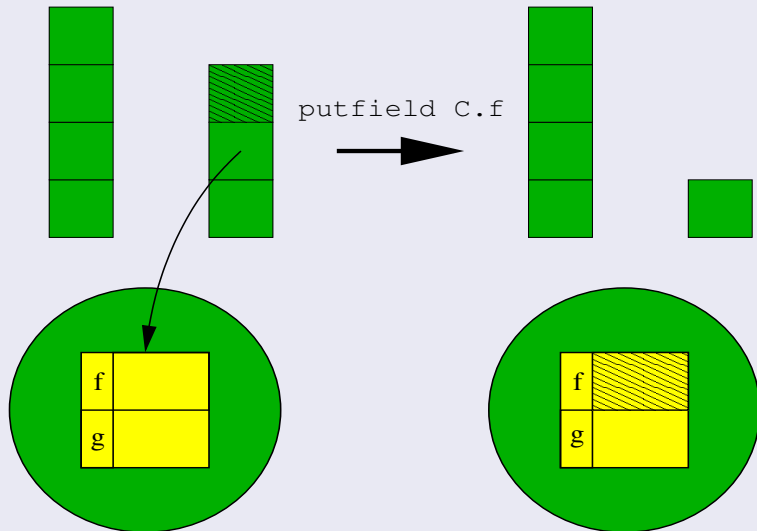
Il bytecode `putconstant`

Copia l'elemento in cima allo stack dentro una costante



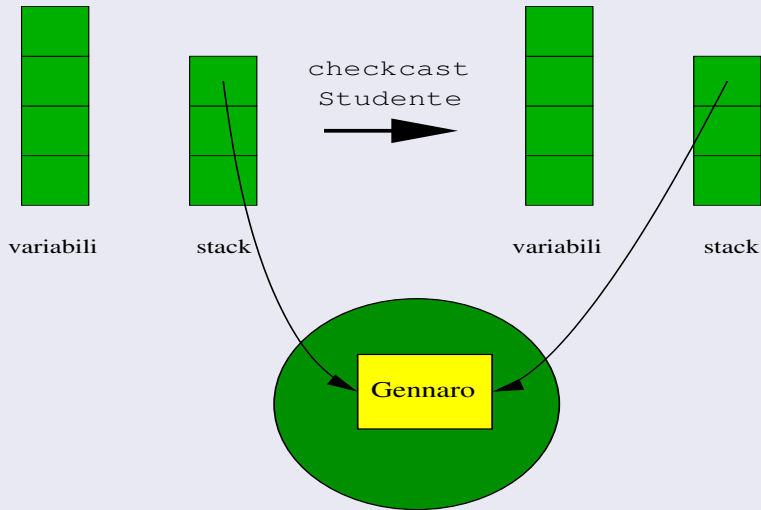
Il bytecode `putfield`

Copia la cima dello stack dentro un campo di un oggetto



Il bytecode `checkcast`

Controlla se l'oggetto in cima allo stack è del tipo specificato



Se il controllo fallisce, la computazione si ferma

Crea uno studente e ne legge la matricola

```
new Studente  
<chiamata un costruttore>  
getfield matricola
```

Incrementa l'età dello studente in h_1

```
load 1 Studente  
load 1 Studente  
getfield Studente.età  
iconst 1  
add int  
putfield Studente.età
```

Copia l'età di h_1 nell'età di h_2

```
load 2 Studente  
load 1 Studente  
getfield Studente.età  
putfield Studente.età
```

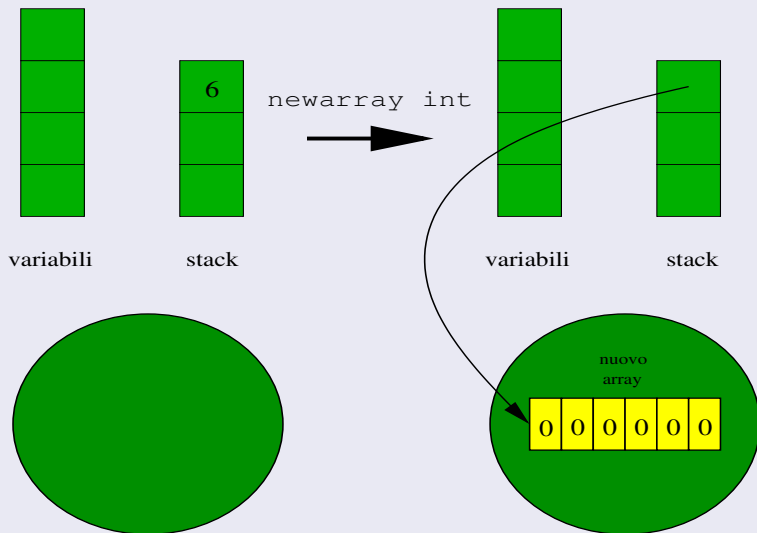
Codice che si blocca in fase di esecuzione

```
new Persona  
<chiamata un costruttore>  
checkcast Studente
```

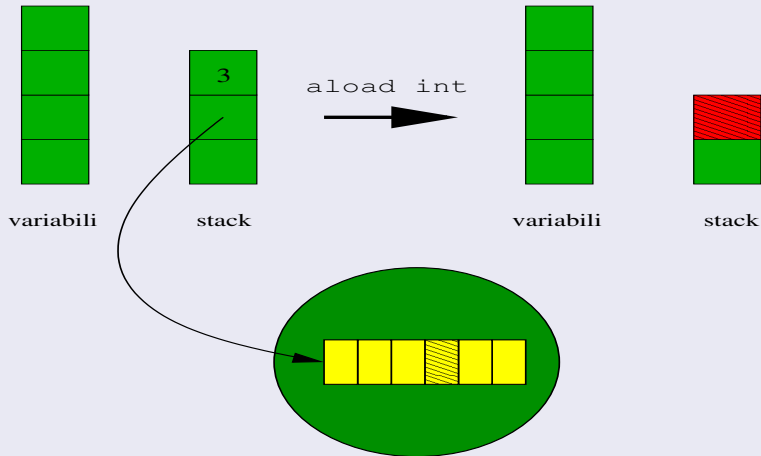
Codice che si blocca in fase di esecuzione

```
const_nil  
getfield Studente.età
```

Crea un array del tipo specificato

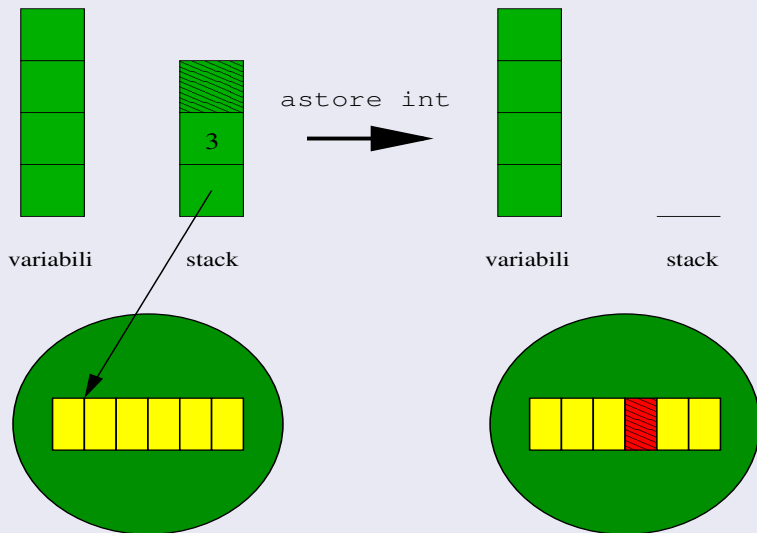


Carica sullo stack un elemento di un array



- `aload t` lavora su un array of t
- se l'indice non è valido, l'esecuzione si blocca

Copia la cima dello stack dentro un elemento di un array



Crea un array di 3 float e lo inizializza

```
iconst 3
newarray float
dup
iconst 0
fconst 3.1415
astore float
dup
iconst 1
fconst 3.1415
astore float
dup
iconst 2
fconst 3.1415
astore float
```

Legge $\ell_2[1]$ (float)

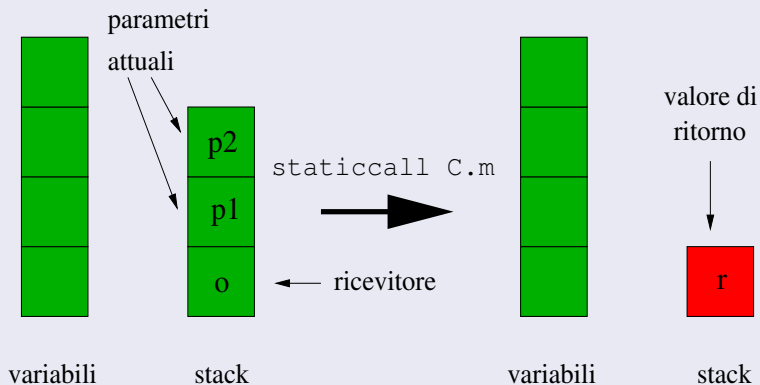
```
load 2 array of float
iconst 1
aload float
```

Incrementa $\ell_2[1]$ (float)

```
load 2 array of float
iconst 1
load 2 array of float
iconst 1
aload float
fconst 1.0
add float
astore float
```

Il bytecode `staticcall`

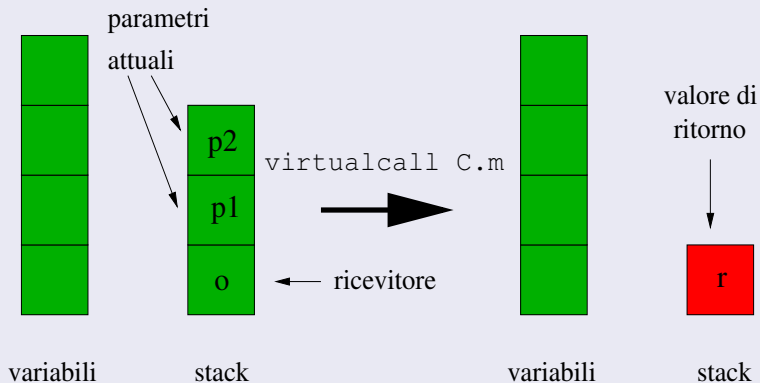
Esegue il metodo specificato



- `C.m` è una `CodeEntry` che **specifica** il metodo chiamato
- `r` è il suo risultato (non esiste se `C.m` ritorna `void`)
- Si noti che le variabili locali non vengono modificate

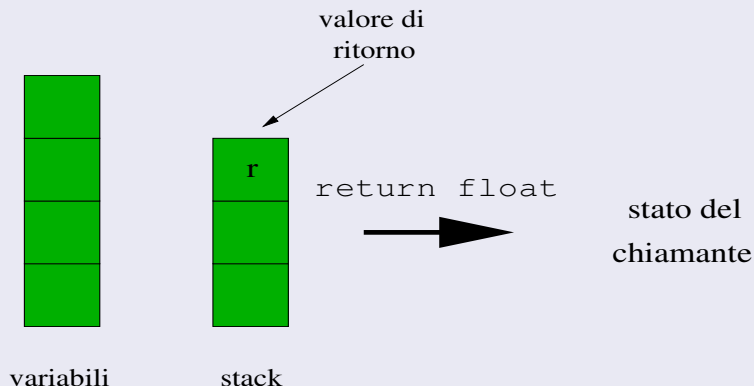
Il bytecode `virtualcall`

Esegue il metodo selezionato



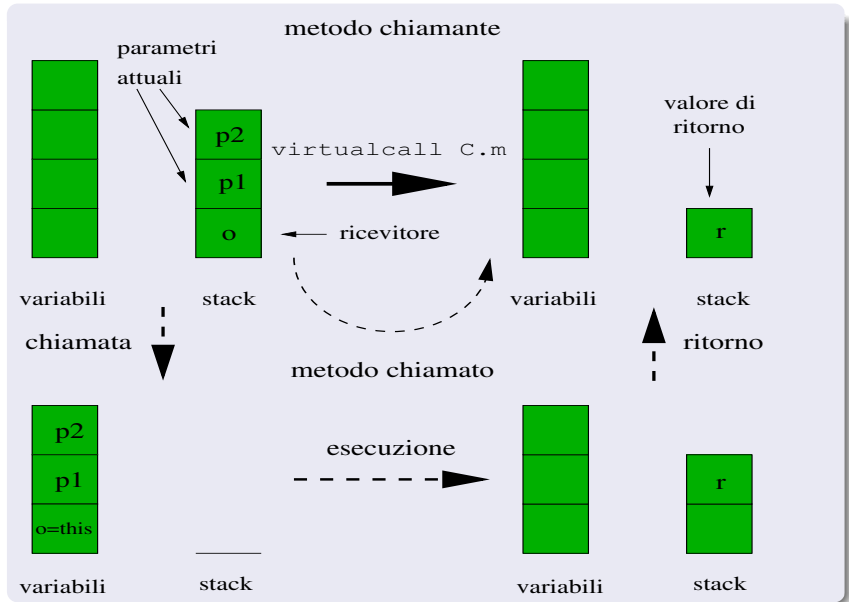
- `C.m` dà la segnatura del metodo da chiamare
- Il metodo chiamato è **selezionato** cercando un metodo compatibile con `C.m` nella classe di `o`, oppure nella sua superclasse, oppure nella sua super-superclasse...

Ritorna al metodo chiamante



- Nel caso di `return void`, il valore `r` non esiste
- Il valore `r` può non essere l'unico elemento dello `stack`

Interazione chiamante/chiamato



Chiamata a un costruttore

```
new Studente
dup
staticcall Studente.<init>()
```

Chiamata a un costruttore con parametri

```
new Studente
dup
newstring "vr012345" // matricola
iconst 45 // età
staticcall Studente.<init>(String,int)
```

Un costruttore per Studente

```
Studente.<init>():  
return
```

Un altro costruttore per Studente

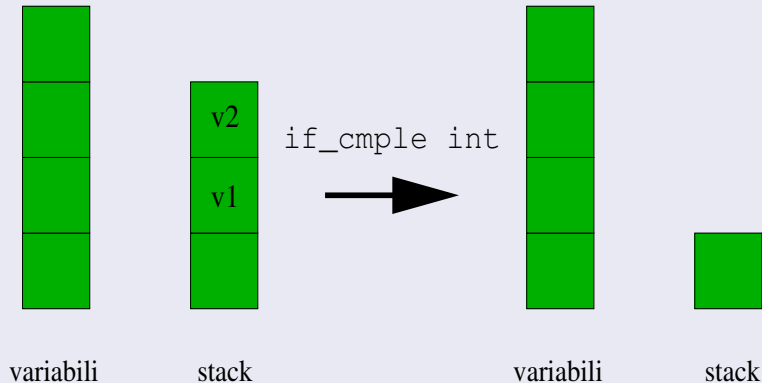
```
Studente.<init>(String,int):  
load 0 Studente // carica this  
load 1 String   // carica il primo parametro  
putfield Studente.matricola  
load 0 Studente // carica this  
load 1 int      // carica il secondo parametro  
putfield Studente.età  
return
```

Blocchi di codice

- i bytecode precedenti vengono inseriti dentro dei **blocchi** detti **basic blocks**
- un blocco può essere legato ad altri blocchi da archi orientati, formando quindi un **grafo di blocchi**
 - 0 **blocco finale** è un blocco senza archi uscenti. Il suo ultimo bytecode è un **return**
 - 1 **blocco linkato** è un blocco che ha un unico arco uscente. Il suo ultimo bytecode **non è condizionale né un return**
 - 2 **blocco condizionale** è un blocco con due archi uscenti. Il suo ultimo bytecode è un **bytecode condizionale**
- uno dei blocchi è etichettato come **iniziale**

I bytecode condizionali

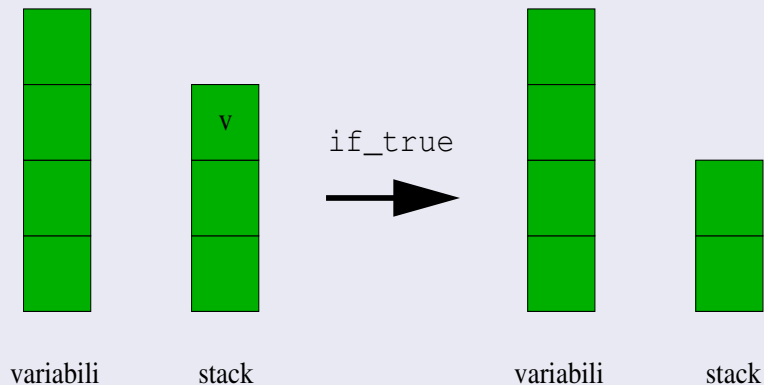
Il bytecode `if_cmple`



- va verso la diramazione **yes** se $v_1 \leq v_2$
- va verso la diramazione **no** se $v_1 > v_2$
- esistono anche `if_cmplt`, `if_cmpge`, `if_cmpgt`, `if_cmpeq` ed `if_cmpne`

I bytecode condizionali

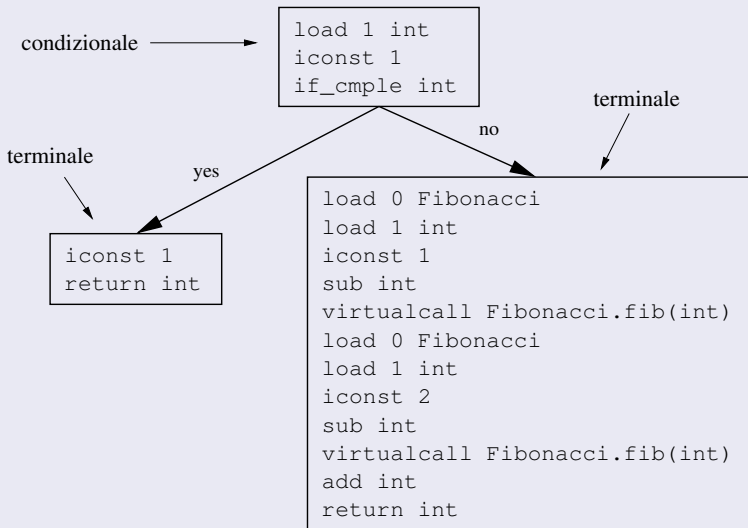
Il bytecode `if_true`



- va verso la diramazione **yes** se `v = true`
- va verso la diramazione **no** se `v = false`

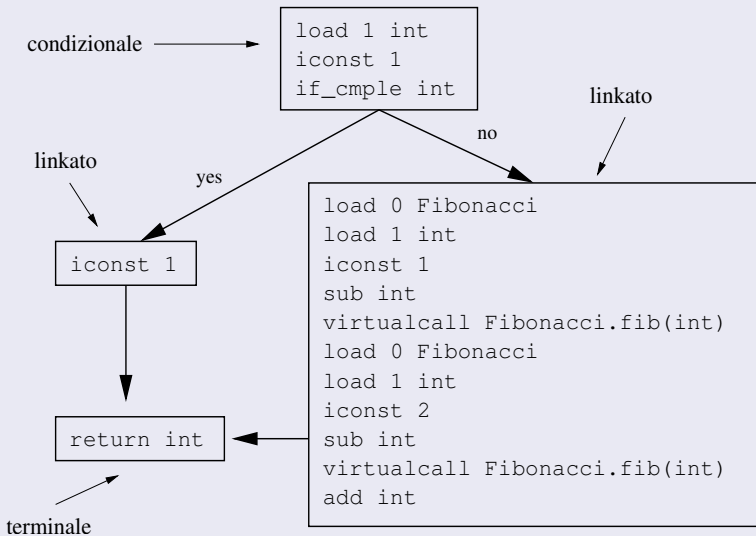
Esempio: Fibonacci

```
int Fibonacci.fibonacci(int n)
```



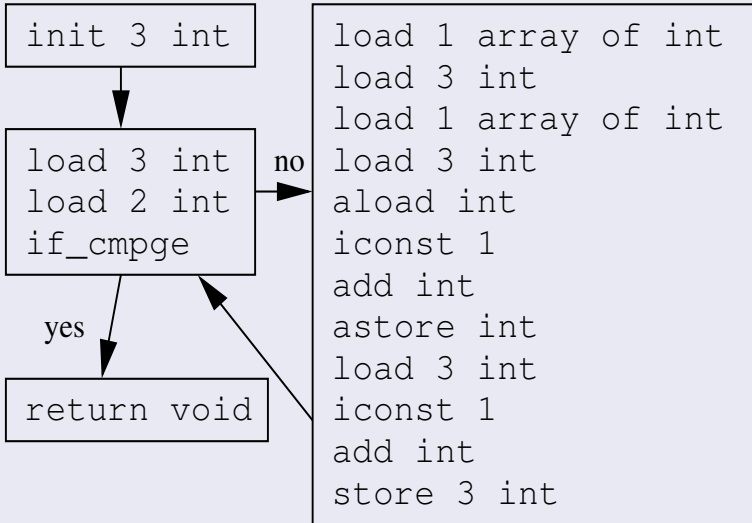
Oppure:

```
int Fibonacci.fibonacci(int n)
```



Esempio: incremento di tutti gli elementi di un array

```
void C.incrementa(array of int arr, int len)
```



Esempio: somma degli elementi di una lista di interi

```
int Sum.sum(Lista lista)
```

```
load 1 Lista  
const_nil  
if_cmpeq Lista
```

```
graph TD; A["load 1 Lista  
const_nil  
if_cmpeq Lista"] -- yes --> B["iconst 0  
return int"]; A -- no --> C["load 1 Lista  
virtualcall Lista.getHead()  
load 0 Sum  
load 1 Lista  
virtualcall Lista.getTail()  
virtualcall Sum.sum(Lista)  
add int  
return int"];
```

yes

```
iconst 0  
return int
```

no

```
load 1 Lista  
virtualcall Lista.getHead()  
load 0 Sum  
load 1 Lista  
virtualcall Lista.getTail()  
virtualcall Sum.sum(Lista)  
add int  
return int
```

Scrivere in bytecode Kitten:

- 1 un metodo che calcola 2^n
- 2 un metodo che calcola n^n
- 3 un metodo che calcola $n^n + n$
- 4 un metodo che incrementa di 1 i valori di una lista
- 5 un metodo che somma a ogni elemento di una lista gli elementi che lo seguono
- 6 un metodo che calcola la somma degli elementi di un array di array di dimensione $n \times n$

La classe `Bytecode/Bytecode.java`

I bytecode sono organizzati in una lista

```
public abstract class Bytecode {
    private Bytecode next, last;
    protected Bytecode(Bytecode next) {
        this.next = next;
        if (next != null) this.last = next.last;
        else this.last = this;
    }
    public Bytecode append(Bytecode other) {
        last.next = other;
        last = other.last;
        return this;
    }
}
```

Esempi di bytecode

Bytecode/NOP.java

```
public class NOP extends Bytecode {
    public NOP(Bytecode next) { super(next); }
    public String toString() { return "nop"; }
}
```

Bytecode/LOAD.java

```
public class LOAD extends Bytecode {
    private int varNum;
    private Type type;
    public LOAD(int varNum, Type type, Bytecode next) {
        super(next);
        this.varNum = varNum;
        this.type = type; }
    public String toString() {
        return "load " + varNum + type; }
}
```

I basic block

```
public abstract class CodeBlock {  
    protected Bytecode bytecode;  
    protected CodeBlock(Bytecode bytecode) {  
        this.bytecode = bytecode; }  
}
```

```
public class LinkedCodeBlock extends CodeBlock {  
    private CodeBlock follow;  
    public LinkedCodeBlock  
        (Bytecode bytecode, CodeBlock follow) {  
        super(bytecode);  
        this.follow = follow; }  
    public void linkTo(CodeBlock follow) {  
        this.follow = follow; }  
}
```

I basic block

```
public class ConditionalCodeBlock
    extends CodeBlock {
    private ConditionalBytecode condition;
    private CodeBlock yes, no;
    public ConditionalCodeBlock
        (Bytecode bytecode,
         ConditionalBytecode condition,
         CodeBlock yes, CodeBlock no) {
        super(bytecode); this.condition = condition;
        this.yes = yes; this.no = no; }
}
```

```
public class FinalCodeBlock extends CodeBlock {
    public FinalCodeBlock(Bytecode bytecode) {
        super(bytecode); }
}
```