Génération de code

Rémi Forax

Plan

- Code intermédiaire
- Assembleur Java
- Variable local
 - Zone de vie, affectation dans les registres
- Structures de contrôle
 - Max locals/max depth
- Appel de fonction/méthode

Rappel

let x = true && false

Lexing & Parsing

Typechecking

Optimisation

Génération de code

Code intermédiaire

- Code proche de l'assembleur des machines cibles mais pas spécifique à une machine
- Il existe plusieurs sortes de codes intermédiaires
- Caractéristiques communes :
 - Nombre illimité de variables (registres)
 - Instructions de sauts conditionnels ou non pour représenter les tests et boucles

Codes intermédiaires

- Plusieurs sortes de code intermédiaire
 - Code 3 adresses
 - représentation à base de registres
 - Code à base d'arbre,
 - Représentation avec une pile
 - Static Single Assignment form (SSA)
 - 1 variable ne peut être affecté qu'une seul fois
- Dans un vrai compilateur, plusieurs formes peuvent co-exister

Code 3 adresses

- On doit stocker les résultats intermédiaires des expressions dans une variable temporaire

$$a = \cos(x+2*y)$$

devient

$$\text{tmp1} = 2*y$$

$$\text{tmp2} = x + \text{tmp1}$$

$$a = \cos(\text{tmp2})$$

- Il faut une variable temporaire par nœud intermédiaire de l'AST

Code à base d'arbre

- Les résultats intermédiaires sont stockés sur la pile

$a = \cos(x+2*y)$

devient

iload x

iload y

iconst_2

imult

iadd

invokestatic Math.cos (I)I

Static Single Assignment

- Permet d'exprimer facilement de nombreuses optimisations

$y = 1$

$y = 2$

$x = y$

est transformé en

$y1 = 1$

$y2 = 2$

$x1 = y2$

- Si seul x est utilisé, $y1 = 1$ peut être supprimé

SSA

- Il existe une opération spéciale ϕ (phi) qui permet d'indiquer une dépendance entre deux variables
- `int a;`
`if (condition) { a=3; } else { a=4; }`
`print a`

Niveau de langage

- On peut choisir différents niveau de langage intermédiaire
- Exemple :
 - instructions spécifique pour les tableaux
 - On peut tirer partie des procs moderne (MMX, SSE*), ou même générer du bytecode Java
 - Ou transformer en dérérérencement de pointeur
 - Le générateur de code est plus simple à écrire car il ne gère qu'une seul abstraction

Exemple

`a = array[i]`

Structure de contrôle

- Les structures de contrôle sont remplacés par du code basé sur des tests et des goto
- Le if

```
int a;  
if (test) {  
    a = 3;  
} else {  
    a = 4;  
}  
print a;
```

```
if (test) goto test  
  
a = 4;  
goto end  
  
test:  
a = 3;  
  
end:  
print a
```

Structure de contrôle

- Boucle for:

```
for (int i = 0; i < 5 ; i = i + 1) {  
    print i;  
}  
print "end";
```

```
i = 0  
  
test:  
if (i >= 5) goto end  
  
print i;  
  
continue:  
i++;  
  
goto test:  
  
end:  
print "end";
```

- Comme ici on sait que i est strictement inférieur à 5 on peut faire une petite optimisation

Structure de contrôle

- Boucle for (optimisé légèrement):

```
for (int i = 0; i < 5 ; i = i + 1) {  
    print i;  
}  
print "end";
```

```
i = 0  
  
test:  
print i;  
  
continue:  
i++;  
  
if (i < 5) goto test  
  
end:  
print "end";
```

```
i = 0  
  
test:  
if (i >= 5) goto end  
  
print i;  
  
continue:  
i++;  
  
goto test:  
  
end:  
print "end";
```

- On peut faire mieux en déroulant la boucle (cf cours optimisations)

Appel de fonction

- A chaque appel de fonction correspond un morceau de pile appelée stack frame
- Lors d'un appel, l'appelant empile les arguments (+ valeur de retour)
- Au retour soit l'appelant soit l'appelée dépile

```
function f(int x):int {  
    return if (x == 0) 1 else x * f(x - 1);  
}  
  
function main() {  
    Int a = 3;  
    print f(2);  
}
```

Convention d'appel de fonction

- Il existe plein de conventions d'appel
 - Dépend de l'architecture machine
x86, x64, SPARC, etc
 - De l'OS (Windows, autre)
 - Si l'appel est un appel système (vers le kernel)
- 2 sortes :
 - Caller clean-up (Pascal, Java)
 - Callee clean-up (C)

Différence entre les conventions

- Nombre de paramètre passé en registre
- Convention d'utilisation de registre
 - exemple:
 - ebp doit pointer sur début stack frame
 - esp sur le haut de la pile
- Un même compilateur peut utiliser plusieurs conventions de compilation
 - si on effectue un appel système
 - si on appelle une librairie externe

Assembleur Java

- Le format binaire de la plateforme Java appelé bytecode est un code intermédiaire utilisant une pile
 - Chaque instruction possède un opcode sur un byte
 - Les opérandes sont:
 - soit des entiers
 - soit des constantes partagées dans un dictionnaire (constant pool)

Anatomie d'un .class

- 2 parties
 - Le constant pool
 - Une description de la classe
 - Modificateurs, nom, héritage etc,
 - Description des champs
 - Description des méthodes
 - Un Attribut nommé "Code" qui contient une tableau d'instruction
- On peut mettre des attributs sur la classe, les champs, les méthodes

Format des descripteurs

- Nom d'une classe
java/lang/Object
- Descripteur de champs
B boolean, C char
D double, F float
I integer, J long
S short, Z boolean

Ljava/lang/Object; classe java.lang.Object
[int tableau d'int

Format des descripteurs

- Descripteur de method
(descs)desc_ou_V
- Exemple:
 - ()V* renvoie void
 - (I)Z* prend un int et renvoie un booléen
 - (II)V* prend deux ints
 - (Ljava/lang/Object;I)V* prend Object et un int

Exemple de bytecode

- Exemple de HelloWorld avec javap

- `public HelloWorld();`

Code:

0: `aload_0`

1: `invokespecial #21; //Method java/lang/Object.<init>():V`

4: `return`

- `public static void main(java.lang.String[]);`

Code:

0: `getstatic #14; //Field java/lang/System.out:Ljava/io/PrintStream;`

3: `ldc #20; //String HelloWorld`

5: `invokevirtual #23; //Method java/io/PrintStream.println:(Ljava/lang/String;)V`

8: `return`

Java != bytecode

- En bytecode, le constructeur se nome <init> et <clinit> pour le bloc static
- Les blocks d'initialisations sont recopiés dans les constructeurs
- Les blocs finally sont recopiés dans le cas avec exception et dans le cas sans
- Les appels de méthode indiquent le type de retour
- Il n'y a pas d'exception checked
- Les classes internes n'existe plus. Pour les inners classes un pointeur sur la classe englobante est ajouté et initialisé dans tous les constructeurs (avant l'appel à super ?)
- Les enums sont presque des classes normales
- Il n'y a pas de generics (erasure)

Le constant pool de l'exemple

- Le constant pool est un tableau où chaque ligne contient un type d'items
 - Class, Fieldref, Methodref, InterfaceMethodref, String, Integer, Float, Long, Double, NameAndType, Utf8
 - Un item peut lui-même référencer d'autres items

```
const #1 = NameAndType    #24:#26;// out:Ljava/io/PrintStream;
const #2 = Asciz        ([Ljava/lang/String;)V;
const #3 = Asciz        java/lang/Object;
const #4 = Asciz        <init>;
const #5 = class        #3; // java/lang/Object
const #6 = NameAndType   #4:#9;// "<init>":()V
const #7 = class        #18; // java/io/PrintStream
const #8 = Asciz        Helloworld.j;
const #9 = Asciz        ()V;
...
const #21 = Method#5.#6; // java/lang/Object."<init>":()V
...
```

Outils

- Assembleur Java
 - Jasmin
- APIs Java de génération de bytecode
 - ASM, BCEL, SERP
- Afficheur de bytecode Java
 - javap
 - ASM bytecode outline (plugin eclipse)

.class dans eclipse

Eclipse sait afficher les .class

- `public class HelloWorld {`
- `// Method descriptor #11 ()V`
`// Stack: 1, Locals: 1`
`public HelloWorld();`
`0 aload_0 [this]`
`1 invokespecial java.lang.Object() [2]`
`4 return`
- `// Method descriptor #2 ([Ljava/lang/String;)V`
`// Stack: 2, Locals: 1`
`public static void main(java.lang.String[] arg0);`
`0 getstatic java.lang.System.out : java.io.PrintStream [14]`
`3 ldc <String "HelloWorld"> [20]`
`5 invokevirtual java.io.PrintStream.println(java.lang.String) : void [23]`
`8 return`
- `}`

Jasmin

```
.class public HelloWorld  
.super java/lang/Object
```

- ; ceci est un commentaire
.method public <init>()V
 aload_0
 invokespecial java/lang/Object/<init>()V
 return
.end method
- .method public static main([Ljava/lang/String;)V
 getstatic java/lang/System/out Ljava/io/PrintStream;
 ldc "HelloWorld"
 invokevirtual java/io/PrintStream/println(Ljava/lang/String;)V
 return
.limit stack 2
.limit locals 1
.end method
- Attention au '/' pour accéder au membre ??

Variable locale

- Les paramètres et les variables locales sont stockés au même endroit
 - Les boolean/char/byte/int prennent 1 slot
 - Les doubles et les longs prennent 2 slot
 - Il est possible de réutiliser les slots ?
- Exemple

main(String[] args)	slot 0: args
iconst_2	
istore 1	slot 1: 2 (int)
iconst_2	
i2d	
dstore 1	slot 1 et 2: 2.0 (double)

Variable locale

- 2 opérations possibles
 - load (iload, lload, fload, dload et aload)
 - store (istore, lstore, fstore, dstore et astore)
- Les opérations sont typés
 - Préfix:
iload -> int, lload -> long, fload -> float,
dload -> double et aload -> objet

Opération sur la pile

- Toutes les opérations s'effectue sur la pile
- Chaque case de la pile fait 32 bits
 - Les boolean, byte, short, int, float prennent 1 case
 - les long et double prennent 2 cases

- Exemple:

```
iconst_1    // empile 1
iconst_2    // empile 2
iadd        // dépile 1 et 2 et empile 3
istore 0    // dépile 3 et le stocke
            // dans la variable 0
```

Vérificateur

- Pour qu'une classe soit valide pour la machine virtuelle, il faut
 - Que l'on applique les opérations sur les bons types dans la pile et sur les variables locales
 - Que l'on indique le nombre maximal de variables locales, la taille maximal de la pile
- Sinon le vérificateur de bytecode de la machine virtuelle ne permettra pas le chargement de la classe

Max stacks|max locals

- Pour calculer les tailles max, il faut simuler une execution abstraite

- void max(int);

Code:

```
0: iload_1
1: ifne 13 // (!=0)
4: iload_1
5: i2d
6: dstore_3
7: dload_3
8: d2i
9: istore_2
10:goto15
13:iconst_2
14:istore_2
15:iload_2
16:istore_3
17:return
```

- Résultat: Stack=2, Locals=5

Les constantes

- Il y a plusieurs façon de charger une constante
 - iconst_0, iconst_1 ... iconst_5, iconst_m1
 - bipush [-128, +255]
 - sipush [-37728, +37727]
 - ldc/ldc2, pour toute les constantes pas seulement les integers
- Les booléens sont gérés comme des ints

Manipulation de la pile

- Il existe des instructions pour dupliquer le sommet de pile
- dup
 - duplique 1 valeur
- dup2
 - duplique 2 valeurs ou 1 seul long/double
- Il y a plein d'autres dup_...
- Les dups sont polymorphes

Opérations

- Opération numérique sont typés (préfix i,l,f,d)
 - iadd, isub, imul, idiv, irem
- Opération sur les ints
 - iand (&), ior (|), ixor(^), ineg(~), ishl(<<), ishr(>>), iushr(>>>)
- i++, ou i+=2 existe !
 - iinc 3 2 (ajoute 2 à la variable local 3)

Conversions

- Comme les opérations et les variables sont typés, il faut faire des conversions
- i2b, i2c, i2s, i2d, i2f, i2l,
l2i, l2f, l2d,
f2i, f2l, f2d,
d2i, d2l, d2f
- On ne peut faire les conversions vers byte/char/short qu'à partir d'un int

Branchements

- Inconditionnel
 - goto index d'arrivé
- Conditionnel
 - ifeq, ifne, iflt, ifle, ifgt, ifge (compare à zéro)
 - if_acmp[eq|ne] (comparaison de refs)
 - if_icmp[eq|ne|lt|le|gt|ge] (comparaison d'int)
 - Ifnonnull, ifnull (test à null)
- Sous-routine
 - jsr, ret (plus utilisé depuis là 1.5 en Java)
 - Le vérificateur aime pas !

Test long/float/double

- Le test se fait en deux fois, on test les long/float/double, cela renvoie un int puis on test avec ifeq/ifne...
- Test:
 - lcmp/fcmpg/dcmpg (comparaison, -1, 0, 1)
 - Existe aussi fcmpl/dcmpl (NaN pas traité pareil)
- Exemple:

```
0: ldc2_w    #16; //double 2.0d
3: dstore_2
4: dload_2
5: ldc2_w    #18; //double 4.0d
8: dcmpg
9: ifgt 17
```

Allocation d'un objet

- `new Integer(2)` est séparé en deux opérations
 - `new`
 - `invokespecial <init>` pour appeler les constructeurs
- Si on oublie d'appeler le constructeur le vérificateur plante !
- Exemple:

```
0:  new #16; //class java/lang/Integer
3:  dup
4:  iconst_2
5:  invokespecial #18; //Method java/lang/Integer."<init>":(I)V
8:  astore_1
```

Checkcast et instanceof

- Checkcast permet de faire un cast

- Exemple

```
aload_1  
checkcast    #16; //class java/lang/Integer
```

- instanceof fait le test instanceof

- Exemple

```
aload_1  
instanceof   #16; //class java/lang/Integer
```

Création de tableaux

- Tableau de type primitif
 - Newarray

```
iconst_5  
newarray int
```

- Tableau d'objet
 - Anewarray

```
iconst_5  
anewarray #21; //class "[I"
```

Rappel les tableaux `int[][]` sont des tableaux d'objets

Accès aux valeurs des tableaux

- Charge l'élément d'un tableau
 - baload (byte et boolean), caload, iaload, lalod, faload, daload, aaload
 - bastore (byte et boolean), castore, iastore, lastore, fastore, dastore, aastore
- Exemple:

```
iconst_5
newarray int
astore_1
aload_1
iconst_3      // numéro de la case
iconst_5
iastore
aload_1
iconst_2      // numéro de la case
iaload
istore_2
```

Accès aux champs

- getField/putfield pour les champs d'instance
- getstatic/putstatic pour les champs static

- **Exemple:**

```
public static void main(java.lang.String[] arg0);  
  0  getstatic java.lang.System.out : java.io.PrintStream [14]  
  3  ldc <String "HelloWorld"> [20]  
  5  invokevirtual java.io.PrintStream.println(java.lang.String) : void [23]  
  8  return
```

appels de méthodes

- Il existe 5 appels de méthodes:
 - invokespecial (constructeur et méthode privé de la classe courante)
 - invokesuper (super.)
 - invoke static (appel statique)
 - invokevirtual (appel polymorphe)
 - Invokedynamic (JSR 292)
- On doit avoir dans la pile le receiver (sauf pour invokestatic/invokedynamic) et les arguments

switch

- Il existe deux implantations des switches
 - Tableswitch (table de branchement)
 - Lookup switch (dichotomie sur les branchements)
- Si les valeurs sont continues
 - => tableswitch

lookupswitch

- Avec Jasmin:

```
lookupswitch  
  3 : label1  
  7 : label2  
  default : defLabel
```

```
label1:  
  ; case 3  
  goto break
```

```
label2:  
  ; case 7  
  goto break;
```

```
defLabel:  
  ; default
```

```
break:
```

tableswitch

- Avec Jasmin:

```
tableswitch 0  
  label1  
  label2  
  default : defLabel
```

```
label1:  
  ; case 0  
  goto break
```

```
label2:  
  ; case 1  
  goto break;
```

```
defLabel:  
  ; default
```

```
break:
```

Exceptions

- Les exceptions sont geres dans une table stockee la suite du bytecode
- On indique pour un type d'exception levee entre deux offsets d'instructions l o il faut sauter
- Le sommet de la pile du handler d'exception contient l'exception levee
- Avec Jasmin:
`.catch <classname> from <label1> to <label2> using <label3>`

Exceptions

- `public static void main(java.lang.String[]);`

Code:

```
0: aload_0
1: iconst_0
2: aaload
3: invokestatic #16 // Method java/lang/Integer.parseInt:(Ljava/lang/String;)I
6: pop
7: goto 18
10: astore_1
11: getstatic #22 // Field java/lang/System.out:Ljava/io/PrintStream;
14: aload_1
15: invokevirtual #28 // Method java/io/PrintStream.println:(Ljava/lang/Object;)V
18: return
```

- Exception table:

from to target type

0 7 10 Class java/lang/NumberFormatException

Finally

- `public static void main(java.lang.String[]);`

Code:

```
0: aload_0
1: iconst_0
2: aaload
3: invokestatic #16 // Method java/lang/Integer.parseInt:(Ljava/lang/String;)I
6: pop
7: goto 21
10: astore_1
11: getstatic #22 // Field java/lang/System.out:Ljava/io/PrintStream;
14: ldc #28 // String finally
16: invokevirtual #30 // Method java/io/PrintStream.println:(Ljava/lang/String;)V
19: aload_1
20: athrow
21: getstatic #22 // Field java/lang/System.out:Ljava/io/PrintStream;
24: ldc #28 // String finally
26: invokevirtual #30 // Method java/io/PrintStream.println:(Ljava/lang/String;)V
29: return
```

- Exception table:
from to target type
0 10 10 **any**