

Rapport projet de TDL

Maxence Ahlouche Martin Carton
Clément Hubin-Andrieu

mai 2014

Table des matières

1	Introduction	2
2	Tests	2
3	Extensions du langage	3
3.1	Asm	3
3.2	Alias de type	3
3.3	Tableaux	3
3.4	Opérateurs new et delete	4
3.5	Opérateur sizeof	4
3.6	Boucle	4
4	Design decisions	4
4.1	Typage	4
4.1.1	Conversions	4
4.2	Noms de types	4
4.3	NULL et nil, YES et NO	5
4.4	Classes	5
5	Warnings	5
5.1	unreachable	5
5.2	shadow	6

1 Introduction

Nous avons décidé de compiler en *tam* et en langage intermédiaire *llvm*. De plus les interfaces devraient être suffisamment génériques pour permettre de compiler dans n'importe quel langage. Pour utiliser la machine *llvm*, il suffit d'appeler le script `mocc` avec l'option `-m llvm` (la machine *tam* est la machine par défaut).

La compilation en langage intermédiaire *llvm* nous permet de générer des exécutables natifs utilisant la *libc* bien plus facilement, et de manière plus portable que ne l'aurait été la génération en directement en *x86*. De plus le langage étant plus expressif (il est notamment typé), il permet de trouver plus facilement les erreurs éventuelles. Enfin il nous permet de bénéficier des différentes passes d'optimisation du compilateur `llc`.

Nous avons donc supprimé l'assembleur en-ligne tel qu'il était fourni (dans `ASM.egg`), et rajouté une instruction `asm` qui prend une chaîne de caractères, ce qui permet d'inclure de l'assembleur *llvm* ou *tam* selon la machine cible voulue. Il n'y a pour l'instant aucun moyen d'utiliser les variables définies en `moc` dans cet assembleur autrement qu'avec leur adresse.

tam a cependant plusieurs avantages par rapport à *llvm* : pour commencer *llvm* est beaucoup plus expressif et typé : c'est souvent un avantage, mais rend parfois certaines tâches très complexe (par exemple la gestion de la *vtable*, il est aussi nécessaire de préciser le type des variables et registres à chaque utilisation (et non déclaration), ce qui est très répétitif).

Ensuite le nombre d'instructions très réduit de *tam* rend la machine *tam* relativement simple, alors que la machine *llvm* est bien plus complexe.

Enfin la possibilité de voir l'évolution de la pile et du tas instruction par instruction est un gros avantage de *tam*. Pour pouvoir déboguer la machine *llvm* il aurait fallu ajouter les informations de débogage au fichier construit, rendant la machine encore plus complexe.

2 Tests

Nous avons écrit beaucoup de tests. Il y en a 4 types (tous dans le dossier `tests`) :

- ceux des dossiers `success`, `warning`, `failure` testent l'analyse syntaxique et sémantique du compilateur (respectivement que le code est correct, qu'il génère un warning ou qu'il génère une erreur). Ces exemples ne font rien de particulier ;
- ceux du dossier `runnable` testent le code généré, les exemples sont compilés par `mocc` puis doivent être compilés avec `llc` ou lancés dans `tam` et lancés.

La sortie attendue pour le programme `exemple.moc` se trouve dans le fichier `exemple.moc.output`.

Ces fichiers nécessitent d'être préprocessés avant d'être compilés afin d'y inclure les fonctions d'affichages spécifique à *llvm* ou *tam* (écrites en assembleur).

Les scripts `tests/run-llvm` et `tests/run-tam` permettent de préprocesser, compiler et lancer ces tests.

3 Extensions du langage

3.1 Asm

Comme indiqué dans l'introduction, nous avons remplacé l'instruction `asm` fournie par une instruction plus simple prenant une chaîne de caractère.

```
// en llvm:
void put_char(Char c) {
    asm("%1 = load i8* %c.0, align 1");
    asm("%2 = sext i8 %1 to i32");
    asm("%3 = call i32 @putchar(i32 %2)");
}

// en tam:
void put_char(Char c) {
    asm("LOAD (1) -1[LB]");
    asm("SUBR COut");
}
```

Il n'est pas possible d'utiliser les variables autrement que par leur adresse. Vu le peu d'assembleur en-ligne que nous utilisons, nous n'avons pas jugé qu'ajouter la possibilité d'utiliser des variables par leur nom en valait la peine.

3.2 Alias de type

Il est possible de définir des alias de type :

```
using NouveauNom = NomExistant;
```

La syntaxe évite volontairement le `typedef` bizarre du C.

3.3 Tableaux

On peut créer des tableaux :

```
Char[5] s = "net7";
```

La taille se met après le type, et non le nom comme en C.

Ils sont convertibles en pointeurs vers le type correspondant, mais le font dans moins de cas qu'en C (notamment les tableaux sont copiables, passables comme paramètre de fonction et peuvent être retournés). Le type tableau est un vrai type.

3.4 Opérateurs new et delete

Ces opérateurs sont équivalents à `malloc` et `free`, mais sont typés (le langage ne possède pas de type `void*`).

```
Int* taille = new(Int);
*taille = 10;

Char* test = new[*taille](Char);
delete(taille);
delete(test);
```

L'opérateur `new` a aussi l'avantage de tenir compte de la taille et d'initialiser la *vtable*.

3.5 Opérateur sizeof

Cet opérateur retourne la taille d'un type :

```
Int a = sizeof(Int); // 1 en tam, 8 en llvm sur une machine 64bits
```

Il tient compte de la *vtable* dans le cas des classes.

3.6 Boucle

Nous avons ajouté une boucle `while`.

4 Design decisions

4.1 Typage

Le typage est plus fort qu'en C.

En particulier, il n'y a pas de type `void*`, ce qui empêche notamment d'écrire une fonction comme `malloc`, mais nous avons ajouté un opérateur `new` (voir section 3.4).

Le typage des tableaux (voir section 3.3) est aussi plus fort qu'en C.

4.1.1 Conversions

Il a deux types de casts : implicites et explicites.

TODO : raconter des trucs ici

4.2 Noms de types

Les noms de type commencent tous par une majuscule. Ceci afin de permettre d'avoir des alias de type (voir section 3.2) et par uniformité avec les nom de classes.

Cette restriction permet de désambiguïser une instruction comme `a*b`; qui pourrait être interprétée comme la multiplication de `a` et `b` ou la déclaration d'un pointeur `b` de type `a*`.

4.3 NULL et nil, YES et NO

Il n'y a pas de `nil` (qui serait inutile vu qu'il n'y aurait pas de différence avec `NULL`) et `NULL` s'écrit `null` par consistance avec les autres variables.

De même `YES` et `NO` s'écrivent `yes` et `no`.

4.4 Classes

Nous avons supprimé le `@` devant `@class`. Les méthodes se mettent entre les accolades, après les attributs; il n'y a donc plus de `@end`.

Par exemple :

```
class Point {
  Int x;
  Int y;

  +(void) init {
  }

  -(Int) x {
    return 0;
  }

  -(Int) y {
    return 0;
  }
}
```

5 Warnings

Nous avons ajouté des warnings au compilateur.

Il suffit d'appeler `mocc` avec `-w nom_du_warning`. Il y a aussi un warning `all`.

5.1 unreachable

`unreachable` vérifie la présence d'instructions inutiles.

Par exemple :

```
Int test() {
  [...]

  if(a) {
    return 123;
  }
  else {
    return 456;
  }
  f(); // unreachable
}
```

5.2 shadow

`shadow` vérifie qu'une déclaration ne masque pas une déclaration précédente, par exemple :

```
Int test() {  
  Int a;  
  
  if(a) {  
    Char a; // shadow  
  }  
}
```
