

TLC-S7: Rapport de projet

Pour le 26/01/2025

Responsable: LAMARCHE Fabrice

Sommaire

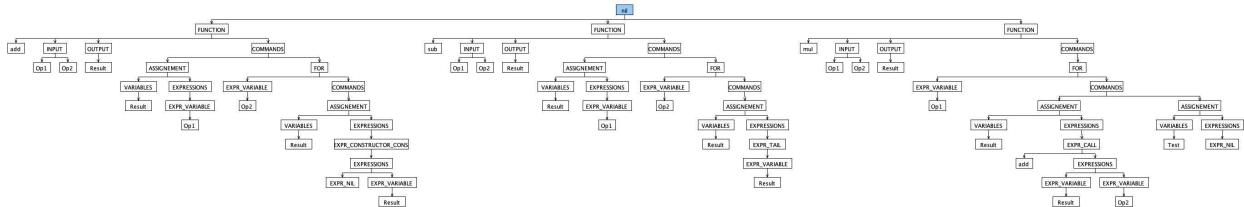
1. Description technique	3
1.1. AST	3
1.2. Table des symboles	3
1.3. Design Pattern Visiteur	4
1.4. Génération de code 3 adresses à partir de l'AST	4
1.5. Génération de code à partir du code 3 adresses	4
1.6. Bibliothèque runtime de WHILE écrite dans le langage cible	5
2. Description de la validation du compilateur	6
2.1. Méthodologie utilisée	6
2.2. Code coverage	6
2.3. Bilan	6
2.3.1. Ce qui fonctionne	6
2.3.2. Ce qui ne fonctionne pas	6
2.3.3. Fonctionnalités restantes à implémenter	6
3. Description de la méthodologie de gestion de projet	7
3.1. Outils utilisés pour la gestion du projet	7
3.2. Etapes de développement et découpage des tâches	7
3.3. Rapport de travail individuel	7
4. Post mortem : Organisation du projet	8
4.1. Ce qui a bien fonctionné	8
4.2. Ce qui a moins bien fonctionné	8
4.3. Avec plus de recul, que ferions-vous ?	8

1. Description technique

Dans cette partie, il s'agira de montrer une vue d'ensemble de l'architecture du compilateur et ainsi que de la chaîne de compilation

1.1. AST

Voici notre AST. Nous avons essayé de le rendre le plus propre possible. Nous l'avons construit à partir du fichier `integers.while` (répertoire `test/lang`) :



Sur cet AST, nous remarquons que notre programme contient 3 fonctions :

- Une fonction `add`
 - 2 paramètres d'entrée : `Op1` et `Op2`
 - 1 paramètre de sortie : `Result`
 - Une suite de commandes :
 - Une assignation stockée dans la variable `Result` prenant la valeur de `Op1`
 - Une boucle `for` itérant sur `Op2`. Elle stocke dans `Result` la construction d'un arbre ayant pour fils gauche `nil` et pour fils droit `Result`
- Une fonction `sub`
 - 2 paramètres d'entrée : `Op1` et `Op2`
 - 1 paramètre de sortie : `Result`
 - Une suite de commandes :
 - Une assignation stockée dans la variable `Result` prenant la valeur de `Op1`
 - Une boucle `for` itérant sur `Op2`. Elle stocke dans `Result` la `tail` de `Result`
- Une fonction `mul`
 - 2 paramètres d'entrée : `Op1` et `Op2`
 - 1 paramètre de sortie : `Result`
 - Une boucle `for` itérant sur `Op1`. Elle stocke dans `Result` le résultat de la fonction `add` qui est appelée sur les paramètres `Result` et `Op2`

1.2. Table des symboles

Dans cette partie et les suivantes, nous traiterons de notre méthodologie pour effectuer les analyses syntaxique et sémantiques

- Nous avons implémenté une classe `SymbolInfo` qui a pour attributs `line` (numéro de ligne), `column` (numéro de colonne) et `content` (contenu du symbole). Elle permet d'énumérer les informations concernant le symbole.
- Ensuite, nous avons implémenté `SymbolTable`, la table des symboles. Nous l'avons représenté en `Stack<Map<String, SymbolInfo>>`. Nous y avons implémenté plusieurs méthodes pour ajouter des

symboles à un contexte, ajouter un contexte à la table des symboles, vérifier si le symbole est dans un contexte etc.

1.3. Design Pattern Visiteur

Nous avons mis en place une classe abstraite `Visitor.java` se basant sur le Design Pattern visitor. Elle permet de visiter n'importe quel label présent dans l'AST (fonctions, inputs, outputs, expressions, variables etc.)

Grâce à cette classe abstraite, nous avons pu faire un visiteur pour la table des symboles (`SymbolsVisitor.java`).

1.4. Génération de code 3 adresses à partir de l'AST

- visiteur pour le code 3 adresses (`IntermediateCodeVisitor.java`)

parler de FunctionSignature - les types (`TypesVisitor.java`)

Operation	arg1	arg2	arg3	explanation
define	new register's label			create a new nil tree
define	new register's label	value		create a new nil tree with a string value
mov	R1	R2		copy the R2's value into R1
setHead	R1	R2		set a copy of R2 as the head of R1
setTail	R1	R2		set a copy of R2 as the tail of R1
getHead	R1	R2		set a copy of R1's Head into R2
getTail	R1	R2		set a copy of R1's Tail into R2
call	function's label	R1	R[]	call the function with parameters stored in R, and store the return in R1
if	R1			check if R1 is true and if it is the case execute the next context
ifnot	R1			check if R1 is false and if it is the case execute the next context
goto	label			jump to the label
inc	R1	value		increment R1 by the value
dec	R1	value		decrement R1 by the value
closecontext				close a code context
opencontext				open a code context
label				create a label

Traduction complète d'un programme !!

1.5. Génération de code à partir du code 3 adresses

Nous avons choisi C++ comme langage cible. Pour ce faire, on itère sur toutes nos instructions en code 3 adresses stockées dans une `ArrayList`. Comme chacune de ces instructions possèdent une méthode `toCpp()`, cela nous répartit le travail à faire. Ensuite, il nous reste juste à concaténer toutes nos instructions générées en C++ et à les enregistrer dans un fichier.

1.6. Bibliothèque runtime de WHILE écrite dans le langage cible

Cette bibliothèque fournit la gestion des arbres ainsi que l'apport de certaines fonctions et méthodes standards.

Par exemple, on a ajouté un opérateur de cast vers des chaînes de caractères ou vers des entiers pour éviter de faire trop souvent la conversion à la main.

On a également apporté des fonctions `print` et `printInt` afin de mieux débiter lors de l'exécution.

2. Description de la validation du compilateur

2.1. Méthodologie utilisée

Pour valider le compilateur, nous avons écrit plusieurs tests en langage while. Ils se situent dans le chemin `/test/lang/`.

2.2. Code coverage

faire le code coverage et commenter

2.3. Bilan

2.3.1. Ce qui fonctionne

D'après les tests, la transpilation fonctionne pour tout.

2.3.2. Ce qui ne fonctionne pas

Si quelque chose ne fonctionne pas, on ne l'a pas détecté.

2.3.3. Fonctionnalités restantes à implémenter

Il nous manque cependant, lors du passage d'arguments, le support sous forme d'arbre à l'exécutable. Seuls les entiers sont supportés.

3. Description de la méthodologie de gestion de projet

3.1. Outils utilisés pour la gestion du projet

Pour la gestion du projet, nous avons utilisé Gitlab pour le versionning et un groupe Discord pour communiquer entre nous, communiquer nos problèmes et s'appeler pour travailler en dehors des séances de TP.

3.2. Etapes de développement et découpage des tâches

3.3. Rapport de travail individuel

Voici un rapport des activités de chacun sur le projet :

Etape	Membre(s)
Décrire la grammaire de While en ANTLR	Tout le monde
Création de l'AST (et simplification)	Tout le monde, puis Tom pour l'optimiser
Analyse sémantique	<ul style="list-style-type: none"> • Table des symboles : Célia • Visiteur de base : Titouan • Autres visiteurs : Tout le monde • Validation du programme : Tom + tests écrits par tout le monde
Traduction en 3 adresses	Tout le monde, mais un peu plus Tom
Bibliothèque run time	Tom
Backend	Tom
Script permettant d'enchaîner le compilateur While avec le compilateur du langage cible de manière à générer un exécutable	??
Documentation (rapport + documentation utilisateur)	Célia, avec relecture des autres

4. Post mortem : Organisation du projet

4.1. Ce qui a bien fonctionné

Travailler ensemble plutôt que séparés, en faisant du peer (ou plus) programming, a bien aidé, surtout au début du projet, pour s'entraider et mieux comprendre les attendus et les enjeux du projet. C'était plus pratique pour bien avoir une vision d'ensemble du projet.

4.2. Ce qui a moins bien fonctionné

Le fait de souvent travailler ensemble nous a sûrement fait perdre du temps et nous a rendu moins efficace sur le projet.

Aussi, puisque pendant les vacances de Noël et au retour des vacances la moitié du groupe était malade, cela a compliqué les communications et donc l'avancée sur le projet.

4.3. Avec plus de recul, que ferions-vous ?

Maintenant que nous comprenons bien ce qui nous est demandé et que nous serions capable de le refaire seuls, nous pourrions travailler en autonomie sur les étapes du projet (tout en continuant de communiquer pour s'entraider et faire part de nos avancements). Cela nous permettrait de gagner du temps et de vraiment travailler en mode "projet".