

Compilation

Présentation générale

claire.lefevre@univ-angers.fr

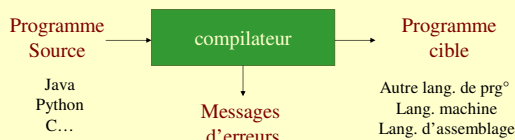
Compilateurs

- Un compilateur : un traducteur d'un langage source vers une machine cible
- Utilisation de base : compilation de langages de programmation
- Mais les idées et techniques utilisées sont utiles pour la conception de beaucoup d'autres applications

2

compilateur

- Programme qui lit un programme écrit dans un premier langage (langage source) et le traduit en un programme équivalent écrit dans un autre langage (langage cible)
- + signale à l'utilisateur la présence d'erreurs



3

Modèle de compilation par analyse et synthèse

- **Analyse** : sépare le programme source en ses différents constituants et crée une représentation structurée du prg
- **Synthèse** : construit le programme cible à partir de cette représentation

4

Analyse du programme source 3 phases

- **Analyse lexicale** : lecture linéaire du programme source pour regrouper les caractères en unités lexicales (« catégories de mots »)
 - Les unités lexicales sont généralement décrites par des expressions régulières

Exemple

Entrée (texte source) : $x := y + 5$

Unités lexicales : Ident, nombre, operateur, affectation, ...

Sortie :

- Ident (x)
- Affect
- Ident (y)
- Oper (+)
- Nombre (5)

5

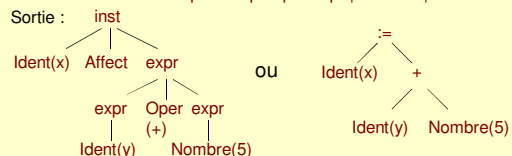
- **Analyse syntaxique (ou grammaticale)** : on regroupe les unités lexicales (« mots ») en structures grammaticales (« phrases ») qui seront représentées par un arbre syntaxique (ou un arbre abstrait)
 - Les structures grammaticales sont généralement décrites par une grammaire non contextuelle

Exemple

Entrée : Ident(x) Affect Ident(y) Oper(+) Nombre(5)

Règles syntaxiques : $\text{inst} \rightarrow \text{Ident Affect expr}$

$\text{expr} \rightarrow \text{expr Oper expr} \mid \text{Nombre} \mid \text{Ident}$

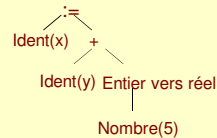


6

- **Analyse sémantique** : contrôle si le programme contient des erreurs sémantiques (en part. de typage) et collecte les informations de type nécessaires à la phase de production de code qui suit
En particulier, vérifie que les opérandes de chaque opération sont conformes aux spécifications du langage source, et insère éventuellement des conversions

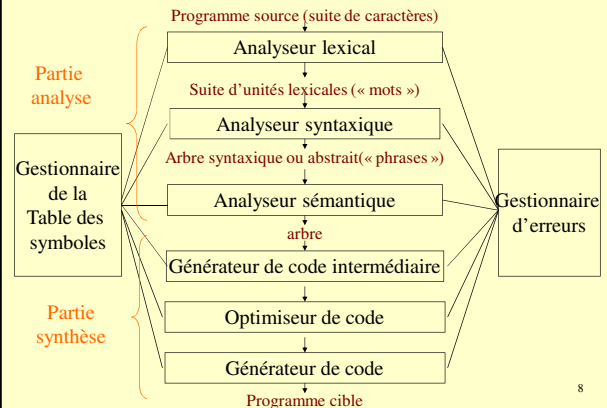
Exemple

Sortie :



7

Les phases d'un compilateur



8

La table des symboles

- Elle sert à enregistrer :
 - les identificateurs utilisés
 - des informations sur ceux-ci (emplacement mémoire, type, portée, ou encore, pour un sous-programme, nombre et type des arguments, mode de passage des arguments...)
- Une table des symboles : une structure de données contenant un enregistrement pour chaque identificateur, avec des champs pour les informations le concernant (ses *attributs*)
- À chaque phase de la compilation, la table des symboles est complétée et/ou utilisée

9

La gestion des erreurs

- Autre tâche importante d'un compilateur : la détection des erreurs (et, éventuellement, la reprise sur erreurs)
- Types d'erreurs détectables lors des phases d'analyse
 - Niveau lexical : les caractères lus ne forment aucun mot possible
 - Niveau syntaxique : phrases non conformes à la syntaxe du langage
 - Niveau sémantique : problèmes de typage d'expressions

10

La partie synthèse (construction du programme cible)

- **Production de code intermédiaire** : construction d'un programme pour une machine abstraite
 - De nombreuses formes sont possibles
 - 2 contraintes : facile à produire, facile à traduire en langage cible
 - Ex : code 3-adresses
- **Optimisation de code** : amélioration du code intermédiaire pour que le code machine résultant s'exécute plus rapidement
 - Difficulté : améliorer significativement le code sans trop ralentir la compilation

11

- **Production de code** : production de code machine ou de langage d'assemblage pour la machine cible

– Rôles :

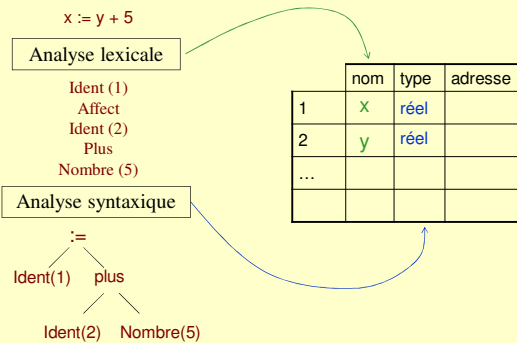
- Choix d'emplacements mémoire pour les variables
- Traduction du code intermédiaire en une suite d'instructions machine

– Exemple d'instructions de langage d'assemblage :

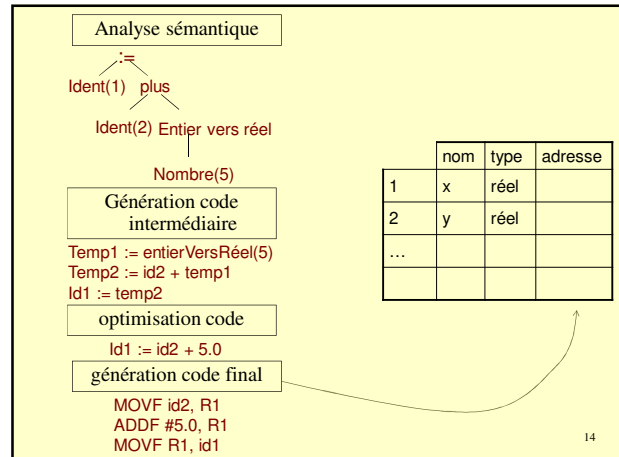
- **MOVF M1,M2** : transfert d'1 nombre réel
- **MULTF M1,M2** : multiplie 2 réels, résultat dans **M2**
- **ADDF M1,M2** : additionne 2 réels, résu. dans **M2**
- **R1** : registre (zone de calcul)
- **#** : préfixe des constantes

12

Récapitulatif



13



14

Regroupement de phases

En pratique, on regroupe souvent plusieurs phases

• Parties frontales et finales

- Frontale : tout ce qui dépend du programme source et est indépendant du langage cible
 - Partie analyse
 - Génération de code intermédiaire
 - Une partie de l'optimisation de code
 - Traitement des erreurs, gestion de la table des symboles...
- Finale : ce qui dépend de la machine cible et du code intermédiaire (pas du langage source)
 - Une partie de l'optimisation de code
 - Génération de code
- Intérêt de ce découpage : la partie frontale est indépendante de la machine cible, on peut donc la réutiliser pour différentes machines, il suffit de réécrire la partie finale

15

• Les passes

Une passe = lire un fichier en entrée
et écrire un fichier en sortie

- Coûteux en temps
- ⇒ On implante généralement plusieurs phases de la compilation en une seule passe
- Ex : analyseurs lexical et syntaxique

En pratique, il existe de grandes variations dans la façon dont les phases sont regroupées en passes,
⇒ Ici, on s'intéressera davantage aux phases qu'aux passes

16

Analyse lexicale

1ère phase de la compilation : reconnaissance des « mots »

• Ses tâches

- Lire les caractères du programme source
- Produire une suite d'unités lexicales (que l'analyseur syntaxique va utiliser pour former des « phrases »)
- + éliminer tous les caractères non significatifs dans le programme
- + relier les messages d'erreurs de la compilation au programme source (numéroter les lignes)

• Principe de fonctionnement

- Reconnaître des motifs dans des chaînes
 - Déclencher des actions lorsqu'ils sont reconnus
- Divers outils logiciels fonctionnent selon ce principe.
Ex : LEX, outil standard UNIX, qui permet de générer des analyseurs lexicaux

18

Définitions

- **Unité lexicale** : catégorie lexicale (« type de mot »)
- **Modèle** : règle qui définit l'unité lexicale (qui décrit l'ensemble des valeurs qu'elle peut prendre)
- **Lexème** : valeur de l'unité lexicale (suite de caractères du texte source)

Attributs des unités lexicales

L'analyseur lexical retourne une suite d'UL à l'analyseur syntaxique

Mais une UL pouvant représenter plusieurs lexèmes possibles, il faut fournir des informations additionnelles :

- Valeur pour un nombre ou autre constante
- Entrée dans la table des symboles pour un identificateur
- ...

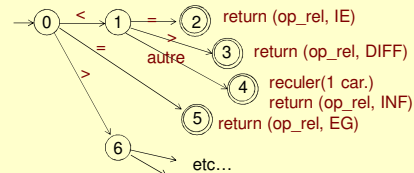
19

Spécification et reconnaissance des UL

- Spécification : par des expressions régulières
- Reconnaissance : par des automates (AFD)
 - L'AFD reconnaît les motifs spécifiés par l'expression régulière
 - Et effectue des actions dès qu'il a reconnu une UL

Exemple

Op_rel : < | <= | <> | = | > | >=



20

Construction de l'analyseur

Pb : construire un AFD à partir d'une ER

1) Transformation ER → AFN-ε → AFD

2) Lex : outil standard UNIX

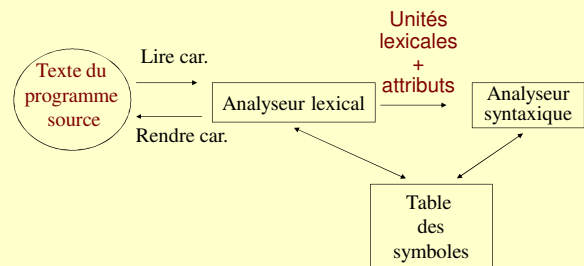
Entrée : ER + actions

Sortie : AFD + programme C (ou C++) qui l'utilise pour reconnaître les unités lexicales du fichier d'entrée

3) D'autres outils et méthodes existent...

21

Schéma général de l'analyseur lexical



22