

#### **Département Informatique**

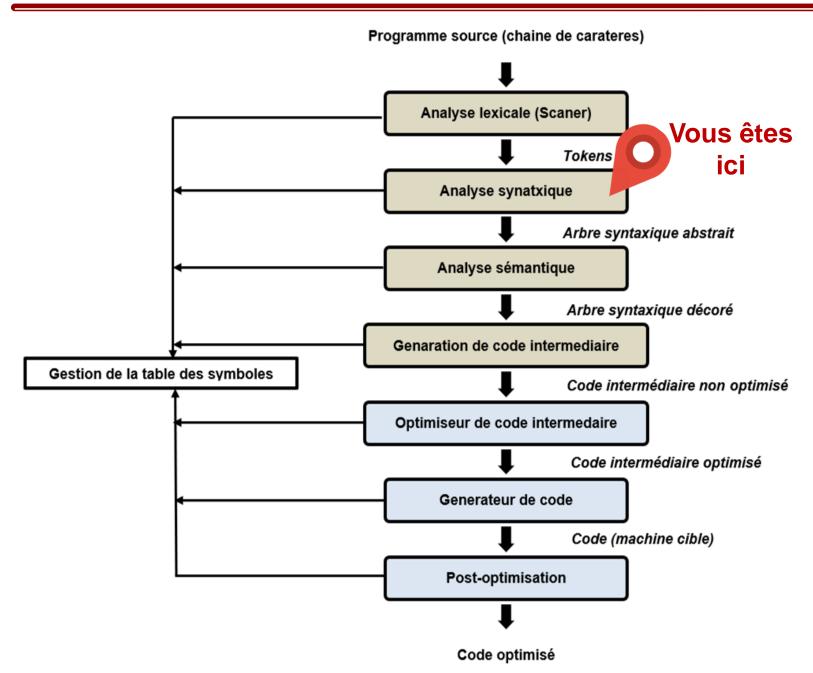
Licence SMI - S6

# Compilation

#### Pr. Aimad QAZDAR

aimad.qazdar@uca.ac.ma

# Rappel: Phases d'un compilateur



# Chapitre 3: Partie 2 Bison

Un générateur d'analyseurs syntaxiques

#### **Plan**

F	ex	et	R	iso	n

**Structure d'un programme Bison** 

**Syntaxe Bison** 

**Association Flex/Bison** 

**Etapes de la construction** 

**Exemple pratique** 

#### Flex et Bison

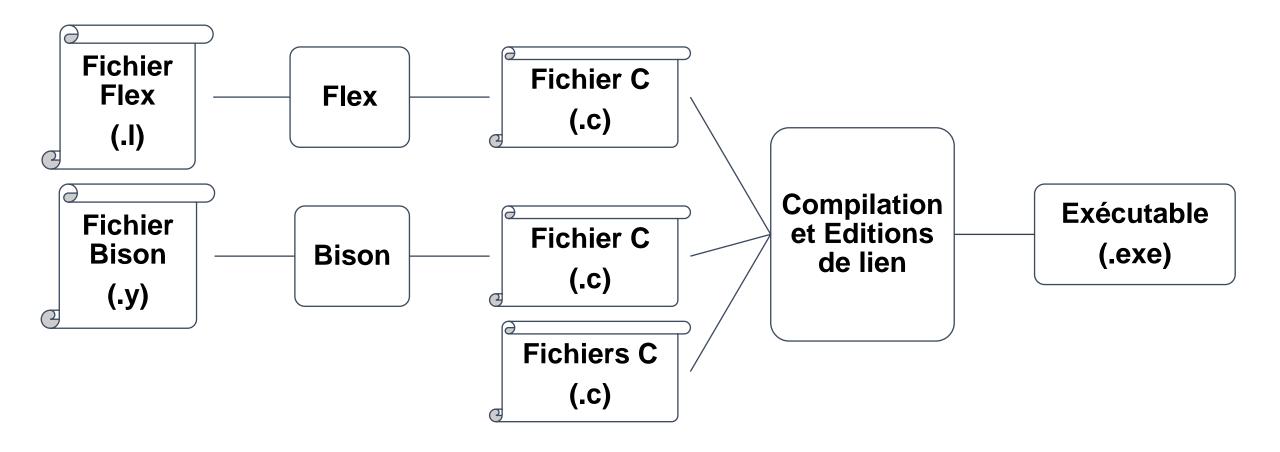
#### Lex/Flex : LEXical analyzer

- Reconnaisseur de langages réguliers
- Expressions rationnelles → code C d'un analyseur lexical
- Permet de reconnaitre les mots d'un langage

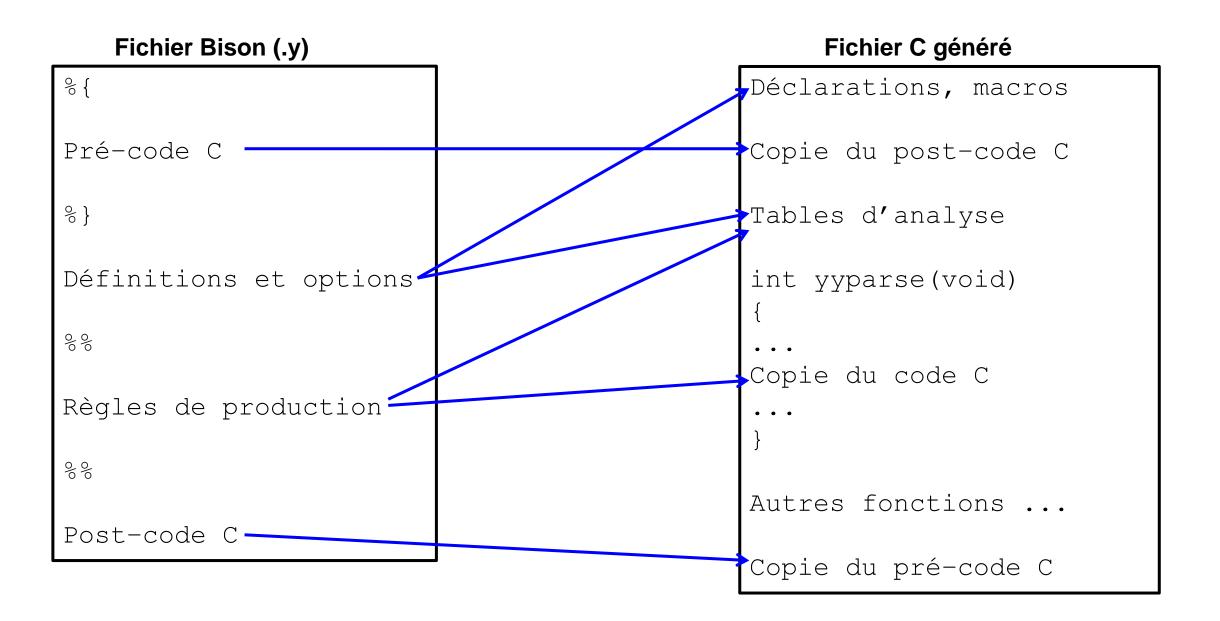
#### Yacc/Bison : Yet Another Compiler Compiler

- Reconnaisseur de langages non contextuels
- Grammaire non contextuelle → code C d'un analyseur syntaxique
- Permet de reconnaitre les phrases d'un langage
- Génération d'analyseurs statiques et non dynamiques
  - Le code C produit est spécifique au langage a reconnaitre → efficacité
  - Compilation du code génère comme le reste de l'application
  - Modification du langage → régénération du code des analyseurs

#### Flex et Bison



# Structure d'un programme Bison



#### **Syntaxe Bison**

Regles de production

- Les symboles sont représentés par des identificateurs
  - Terminaux : lexèmes provenant de l'analyse lexicale
  - Non-terminaux : symboles internes à l'analyseur syntaxique
- Le code C est optionnel et est exécute lorsque la règle est réduite

#### **Syntaxe Bison**

#### Fichier Bison (.y)

#### Mon langage

```
debut
a = 1;
c = a;
fin
```

```
%start program // l'axiome de notre grammaire
응응
program : DEBUT listInstr FIN {printf(" sqlt pgme\n");}
listInstr : listInstr inst
          | inst
inst : IDENTIF AFFECT expr PTVIRG {printf(" instr affect\n");}
                   {printf(" expr entier \n");}
expr
       ENTIER
               {printf(" expr identif \n");}
       IDENTIF
```

### L'analyseur généré

- La fonction int yyparse(void)
  - Consomme les lexèmes obtenus par des appels à yylex() (à fournir) nt yylex(void);
  - Vérifier si la séquence de lexèmes permet de réduire l'axiome de la grammaire exprimée (%debut NT dans notre exemple)
  - Exécute les actions sémantiques (code C) associées aux règles réduites
  - Signale les erreurs a l'aide de la fonction yyerror() (à fournir)
- void yyerror(const char \* msg);
  - Possibilité de récupération sur erreur pour poursuivre l'analyse
  - La valeur de retour
    - 0 si ok, 1 si erreur
    - Résultat de l'analyse complète → une seule invocation

#### **Association Flex/Bison**

- Flex fourni les lexemes à Bison
  - Bison invoque la fonction yylex() produite par Flex
  - Bison génère un .h de
  - yylex() doit renvoyer des constantes connues de Bison
  - → %token IDENTIF ENTIER... dans les définitions de Bison
  - Bison génère un .h définissant ces constantes (et d'autres choses)
  - Le pré-code C de Flex inclue .h

#### Etapes de la construction

#### 1. bison -d -o syntaxeY.c syntaxe.y

- Produit le code C syntaxeY.c depuis le fichier Bison syntaxe.y
- Option -d pour générer le .h syntaxeY.h

#### 2. flex -o lexiqueL.c lexique.l

- Produit le code C lexiqueL.c depuis le chier Flex lexique.l
- Le pré-code C doit inclure syntaxeY.h

#### 3. gcc –o prog lexiqueL.c syntaxeY.c

Créer l'exécutable (prog.exe)

#### 4. Prog < code.txt

Analyser la syntaxe du fichier code.txt

#### **Exemple pratique: objectif**

Créer un analyseur syntaxique pour ce code :

```
debut
Var = 1;
c = Var;
a=4;
fin
```

- Définir la lexique : lexique.l
- Définir la syntaxe: syntaxe.y
- Générer l'exécutable : prog.exe

#### Exemple pratique : définir la lexique

```
%{ /*---- lexique.l ----*/
extern int lineNumber; // definie dans syntaxe.y, utilise pour compter \n
#include "syntaxeY.h" //fichier genere par syntaxe.y
응 }
%option noyywrap
nbr [0-9]
entier {nbr}+
identif [a-zA-Z][0-9a-zA-Z]*
응응
debut { return DEBUT; }
fin { return FIN; }
[" "\t] { /* rien */ }
{entier} { return ENTIER; }
{identif} { return IDENTIF; }
" = "
           { return AFFECT; }
";"
           { return PTVIRG; }
"\n"
           { ++lineNumber; }
            { return yytext[0]; }
응응
```

# **Exemple pratique : définir la syntaxe (1)**

```
%{/*----*/
#include <stdio.h>
extern FILE* yyin; //file pointer by default points to terminal
int yylex(void); // defini dans lexiqueL.c, utilise par yyparse()
void yyerror(const char * msg); // definie dans syntaxe.y, utilise par
notre code pour .
int lineNumber; // notre compteur de lignes
응 }
%token DEBUT FIN // les lexemes que doit fournir yylex()
%token IDENTIF ENTIER AFFECT PTVIRG
%start program // l'axiome de notre grammaire
200
program : DEBUT listInstr FIN {printf(" squelette programme \n");}
```

# **Exemple pratique : définir la syntaxe (2)**

```
listInstr : listInstr inst
            inst
inst: IDENTIF AFFECT expr PTVIRG {printf(" instr affectation \n");}
expr : ENTIER {printf(" expr \rightarrow entier \n");}
       IDENTIF {printf(" expr \rightarrow identif \n");}
응응
void yyerror( const char * msg) {
      printf("line %d : %s", lineNumber, msg);
```

# **Exemple pratique : définir la syntaxe (3)**

```
int main(int argc,char ** argv) {
    if(argc>1) yyin=fopen(argv[1],"r"); // vérifier résultat !!!
    lineNumber=1;
    if(!yyparse())
        printf("Expression correct\n");

    return(0);
}
```

#### Exemple pratique : générer l'executable

- 1. bison -d -o syntaxeY.c syntaxe.y
- 2. flex –o lexiqueL.c lexique.l
- 3. gcc –o prog lexiqueL.c syntaxeY.c
- 4. Prog < code.txt

#### Exemple pratique : analyser le code

#### Code1.txt

```
debut
Var = 1;
c = Var;
a=4;
fin
```

#### Code2.txt

```
debut
Var = -1;
c = Var;
a=4;
fin
```

#### Code3.txt

```
debut
Var = 1;
c = Var;
a=4
fin
```

#### Résultat d'analyse syntaxique

```
>prog.exe < code.txt
expr entier
instr affect
expr identif
instr affect
sqlt pgme
Expression correct</pre>
```

```
>prog.exe < code2.txt
line 2 : syntax error</pre>
```

```
>prog.exe < code3.txt
expr entier
instr affect
expr identif
instr affect
expr entier
line 5 : syntax error</pre>
```