# Le 21 avril 2019

# Ecole Nationale des Sciences de l'Informatique

Ferchichi Mohamed Kacem & Gallala Souha & Gaaloul Fares

# [DOCUMENTATION DU PROJET DE COMPILATION]

# I. Partie 1:

#### 1. Définition des unités lexicales :

UNITE LEXICALE	CODE	UNITE LEXICALE	CODE
PROGRAM	0	Nb	16
VAR	1	OPEREL	17
INTEGER	2	OPADD	18
CHAR	3	OPMUL	19
BEGIN	4	OPAFF	20
END	5	SEMCOL	21
IF	6	PT	22
THEN	7	DBPT	23
ELSE	8	COMMA	24
WHILE	9	OPP	25
DO	10	CLP	26
READ	11	DOLLAR	27
READLN	12		
WRITE	13		
WRITELN	14		
ID	15		

# 2. Construction des tables et ecriture d'analyseur lexical :

- On va coder un analyseur lexical qui lit tous les mots en eliminant les caracteres separateurs et les ranger dans une table des symboles en se basant en se basant sur la table des identificateurs.
- La table des identificateurs est une structure dont les attributs sont :

- id: entier

- name : chaine de caracteres

type : entierval : entier

• La table des symboles est une structure de donne`es avec les attributs :

type : entierattr : entierline : entier

⇒ D'où l'ecriture de l'analyseur lexical (voir code)

## II. Partie 2:

#### 1. Nettoyage de la grammaire :

#### 1.1 Elimination de la récursivité à gauche :

- Les règles de production contenant une récursivité à gauche sont :
  - Dcl  $\rightarrow$  Dcl var Liste\_id : Type ; |  $\epsilon$

Devient:

- Dcl → Dcl'
- Dcl'→ var Liste\_id : Type ; Dcl' | ε

Dcl  $\rightarrow$  var Liste\_id : Type ; Dcl |  $\epsilon$ 

- Liste\_id  $\rightarrow$ id | Liste\_id , id

Devient:

- Liste\_id → id Liste id'
- Liste\_id'  $\rightarrow$ , id Liste\_id' |  $\varepsilon$
- Liste\_inst → I | Liste\_inst ; I

Devient:

- Liste\_inst → I Liste inst'
- Liste\_inst'  $\rightarrow$ ; I Liste\_inst' |  $\varepsilon$
- Exp\_simple → Terme | Exp\_simple opadd Terme

Devient:

- Exp\_simple → Terme Exp\_simple'
- Exp\_simple'  $\rightarrow$  opadd Terme Exp\_simple' |  $\epsilon$
- Terme → Facteur | Terme opmul Facteur

Devient:

- Terme → Facteur Terme'
- Terme'  $\rightarrow$  opmul Facteur Terme' |  $\epsilon$

## 2.2 Factorisation à gauche :

Exp → Exp\_simple | Exp\_simple oprel Exp\_simple

Devient:

- Exp  $\rightarrow$  Exp simple Exp'
- Exp'  $\rightarrow \varepsilon$  | oprel Exp\_simple

#### • La grammaire alors devient :

```
- P \rightarrow program id ; Dcl Inst\_composé.
```

- $Dcl \rightarrow var Liste\_id : Type ; Dcl \mid \epsilon$
- Type  $\rightarrow$  integer | char
- Inst\_composée → begin Inst end
- Inst  $\rightarrow$  Liste\_inst |  $\varepsilon$
- Liste\_inst → I Liste inst'
- Liste inst' → ; I Liste inst' | ε
- Liste id  $\rightarrow$  id liste id'
- Liste\_id'  $\rightarrow$  , id Liste id' |  $\varepsilon$
- I → Id := Exp\_simple | if Exp then I else I | while Exp do I | read (id) | readln (id) | write (id) | writeln (id)
- $Exp \rightarrow Exp\_simple Exp'$
- Exp'  $\rightarrow$  oprel Exp\_simple |  $\epsilon$
- Exp\_simple → Terme Exp\_simple'
- Exp\_simple' → opadd Terme Exp\_simple' | ε
- Terme → Facteur Terme'
- Terme' → opmul Facteur Terme' | ε
- Facteur → id | nb | (Exp\_simple)

#### 2. Preparation de la table d'analyse M :

## 2.1. Les premiers :

- **Premier (Facteur)** = premier (nb) U premier (id) U premier (Exp-simple) = { nb, id ,( }
- Premier (Terme') = premier (opmul facteur terme') U  $\{\epsilon\}$ =  $\{\text{opmul}, \epsilon\}$
- Premier (Terme) = premier (Facteur Terme') = premier (Facteur)
  ={ nb, id, ( }
- Premier (Exp\_simple') = premier (opadd Terme Exp\_simple') U  $\{\epsilon\}$ =  $\{\text{ opadd }, \epsilon\}$
- **Premier (Exp\_simple)** = premier (Terme) = { nb,id,( }
- **Premier (Exp')** = premier(operel Exp\_simple) U  $\{\epsilon\}$  = {operel,  $\epsilon$ }
- Premier (Exp\_ simple Exp') = premier (Exp\_simple)
  = {nb, id, ( }
- **Premier (I)** = premier (id := Exp\_simple) U premier (if Exp then I else I) U premier (while Exp do I) U premier (read (id)) U premier (readln (id)) U

```
premier (write (id)) U premier (writeln (id)) = { id, if, while, read, readln, write, writeln }
```

- **Premier** (**Liste\_id'**) = premier (, id liste\_id') U {  $\varepsilon$ } = {,} U { $\varepsilon$ }
- Premier (Liste\_id) = premier(id liste\_id') = {id}
- **Premier (Liste Inst')** = premier(; I liste\_Inst') U  $\{\epsilon\}$  =  $\{;\}$  U  $\{\epsilon\}$
- Premier (Liste\_Inst) = premier (I Liste\_Inst') = premier (I) = { id, if, while, read, readln, write, writeln}
- **Premier (Inst)** = premier (liste\_Inst) U  $\{\epsilon\}$  =  $\{$  id, if, while, read, readln, write, writeln,  $\epsilon\}$
- **Premier** (**Inst\_composée**) = premier (begin Inst end) = { begin }
- **Premier (Type)** = { integer, char }
- **Premier (Dcl)** = premier (var liste\_id : Type ; Dcl) U  $\{\epsilon\}$  =  $\{$  var,  $\epsilon$   $\}$
- **Premier** (**P**) = premier (program id ; Dcl Inst\_composée) = { program }

#### 2.2. Les suivants :

- **Suivant** (**P**) =  $\{ \} \}$
- **Suivant (Dcl)** = premier (Inst\_composée) = { begin }
- **Suivant** (**Type**) = { ; }
- **Suivant** (**Inst\_composé**) = { . }
- **Suivant** (**Inst**) = { end }
- **Suivant** (**Liste\_Inst**) = Suivant (Inst) = { end }
- **Suivant (Liste Inst')** = Suivant (Liste\_Inst) = { end }
- **Suivant** (**Liste\_id**) = { : }
- Suivant (Liste\_id') = Suivant (Liste\_id) = { : }
- Suivant (I) = premier (Liste\_Inst')\ { ε} U {else} U suivant (List\_Inst')
   = { ;, else, end}
- Suivant (Exp) =  $\{ \text{ then, do } \}$
- **Suivant (Exp')** = suivant (Exp) = {then, do }
- **Suivant** (Exp\_simple) = suivant (I) U  $\{$   $\}$  U premier (Exp')\  $\{\epsilon\}$  U suivant (Exp') =  $\{$   $\}$ , else,  $\}$ , operel, then, do, end $\}$
- Suivant (Exp\_simple') = suivant (Exp\_simple) = { ; , else, ), operel, then, do, end}
- Suivant (Terme) = premier (Exp\_simple')\{  $\varepsilon$ } U suivant (Exp\_simple) = { opadd, ;, }, else, operel, then, do, end }
- **Suivant (Terme')** = Suivant (Terme) = { opadd, ;, ), else, operel, then, do, end }
- **Suivant** (**Facteur**) = premier(Terme') \ {  $\varepsilon$ } U suivant (Terme) = { opmul, opadd, ;, ), else, operel, then, do, end }

LES NON TERMINAUX	LES PREMIERS	LES SUIVANTS	
P	{ program }	{ \$ }	
DCL	{ var, ε }	{ begin }	
TYPE	{ integer , char }	{;}	
INST_COMPOSEE	{ begin }	{.}	
INST	{id,if,while,read,readln,write,writeln}	{ end }	
	U { ε }		
LISTE_INST	{id,if,while,read,readln,write,writeln}	{ end }	
LISTE_INST'	{ ε,;}	{ end }	
LISTE_ID	{ id }	{:}	
LISTE_ID'	$\{ \ \epsilon \} \ U \ \{ \ , \ \}$	{:}	
I	{id,if,while,read,readln,write,writeln}	{ ; , else, end }	
EXP	{ nb, id, (}	{ then, do }	
EXP'	$\{ \epsilon, \text{ operel } \}$	{ then, do }	
EXP_SIMPLE	{ nb, id , ( }	{ ;, else, ), operel, then , do, end}	
EXP_SIMPLE'	$\{ \text{ opadd, } \varepsilon \}$	{ ;, else, ), operel, then, do, end}	
TERME	{ nb, id, ( }	{ opadd }	
TERME'	{ opmul, ε }	{opadd, ;, ), else, operel, then, do, end}	
FACTEUR	{ nb, id, (}	{opmul,opadd, operel, then, do, else, end, ;}	

<sup>⇒</sup> On peut maintenant effectuer une analyse syntaxique par descente prédictive (voir code)



Realise` par : Ferchichi Mohamed Kacem Gallala Souha Gaaloul Fares Groupe II1C.