



Projet Théorie de compilation

2GI

Projet C-Pascal

Réalisé par :

- OUTIDRARINE Mohamed
- ECH-CHEBLAOUI Yassine
- ZAHAD Zakaria
- AMGHAR Souhail

Encadrant :

- Pr. Malika ADDOU

Sommaire:

1- Alphabet du langage :	3
2- Mots clés :	3
3- Grammaire et Intégration de l'option 1 :	3
4- Grammaire LL(1)	5
• Eliminer la récursivité à gauche de la grammaire :	5
• Factorisation de la grammaire :	6
• Grammaire Après Changement :	7
• Vérification de la grammaire:	9
5- Version finale de grammaire LL(1).....	15

1- Alphabet du langage :

Alphabet= {a, ..., z, A, ..., Z, 0, ..., 9, , , ; , = , < , > , ! , + , - , * , / , | , & , { , } , [,] , (,) , # }

2- Mots clés :

Mot clé= {main ,entier, car, si, alors, sinon, tantque, faire, écrire, lire, retour}

3- Grammaire et Intégration de l'option 1 :

L'option 1 consiste à intégrer dans la grammaire le type caractère.

Après l'intégration de cette structure, nous avons obtenu la grammaire suivante :

- 1 <programme> ::= <liste de déclarations> <liste de fonctions>
- 2 <liste de déclarations> ::= ε | <déclaration> , <liste de déclarations> ;
- 3 <déclaration> ::= entier <identificateur> | Car <identificateur>
| entier <identificateur> [<cste>]
| Car <identificateur> [<cste>]
- 4 <liste de fonctions> ::= ε | <déclaration fonction> <liste d'instructions fonctions> <liste de fonctions>
- 5 <déclaration fonction> ::= <identificateur> (<liste de paramètres>)
- 6 <liste de paramètres> ::= ε | <paramètre> , <liste de paramètres>
- 7 <paramètre> ::= entier <identificateur> | Car <identificateur>
- 8 <liste d'instructions fonctions> ::= <liste de déclarations> { <liste d'instructions> }
- 9 <liste d'instructions> ::= ε | <instruction> ; <liste d'instructions>
- 10 <instruction> ::= <expression>

```

|<identificateur>=<expression>
| <identificateur>[<expression simple>] =<expression>
| retour <expression>
| si <expression> alors { <liste d'instructions> } sinon { < liste d'instructions > }
| si <expression> alors { < liste d'instructions > }
| tantque <expression> faire { < liste d'instructions > }
| ecrire( <expression> )
| <identificateur> = lire()

```

11 <expression> ::= <expression simple> <opérateur logique> <expression simple>
 | <expression simple>

12 <liste d'expressions> ::= ε | <expression> , <liste d'expressions>

13 <expression simple> ::= <expression simple>+<terme>
 | <expression simple>-<terme>
 | <expression simple><comparaison><terme>
 | <terme>
 | -<terme>

14 <terme> ::= <terme>*<facteur>
 | <terme>/<facteur>
 | !<facteur>
 | <facteur>

15 <facteur> ::= <identificateur>
 | <identificateur>(<liste d'expressions>)
 | <cste>
 | (<expression simple>)
 | <identificateur>[<expression simple>]
 | <lettre>

16 <opérateur logique> ::= | | &

17 <comparaison> ::= <|> | == | <= | >= | !=

18 <identificateur> ::= <lettre> <mot>

19 <mot> = :: ε | <lettre><mot> | <chiffre><mot>

20 <cste> ::= <chiffre> | <chiffre><cste>

21 <chiffre> ::= 0|1|...|8|9

22 <lettre> ::= A|B|...|Z|a|b|...|z

4- Grammaire LL(1)

Dans cette partie, on va d'abord éliminer la récursivité { gauche de la grammaire, puis la factoriser et après vérifier qu'elle est une grammaire LL(1).

- Éliminer la récursivité à gauche de la grammaire :

Dans notre grammaire, la récursivité est éliminée sur la majorité des règles sauf :

```
13 <expression simple> ::= <expression simple>+<terme>
                        | <expression simple>-<terme>
                        | <expression simple><comparaison><terme>
                        | <terme>
                        | -<terme>

14 <terme> ::= <terme>*<facteur>
            | <terme>/<facteur>
            | !<facteur>
            | <facteur>
```

Alors en appliquant les règles d'élimination de la récursivité à gauche on trouve :

```
13 <expression simple> ::= <terme><expression simple ' > | -<terme><expression simple ' >

13' <expression simple ' > ::= +<terme><expression simple ' >
                             | -<terme><expression simple ' >
                             | <comparaison><terme><expression simple ' >
                             | ε

14 <terme> ::= !<facteur><terme ' > | <facteur><terme ' >

14' <terme ' > ::= *<facteur><terme ' >
                 | /<facteur><terme ' >
                 | ε
```

- Factorisation de la grammaire :

Dans notre grammaire, on a des problèmes de factorisation sur les règles suivantes :

```

3 <déclaration> ::= entier <identificateur> | Car <identificateur>
                  | entier <identificateur> [<cste>]
                  | Car <identificateur> [<cste>]

10 <instruction> ::= <expression>
                  | <identificateur>=<expression>
                  | <identificateur>[<expression simple>] =<expression>
                  | retour <expression>
                  | si <expression> alors { < liste d'instructions > } sinon { < liste d'instructions > }
                  | si <expression> alors { < liste d'instructions > }
                  | tantque <expression> faire { <liste d'instructions> }
                  | ecrire( <expression> )
                  | <identificateur> = lire()

11 <expression> ::= <expression simple> <opérateur logique> <expression simple>
                  | <expression simple>

15 <facteur> ::= <identificateur>
                | <identificateur>(<liste d'expressions>)
                | <cste>
                | (<expression simple>)
                | <identificateur>[<expression simple>]
                | <lettre>

20 <cste> ::= <chiffre> | <chiffre><cste>

```

Alors en appliquant les règles de factorisation à gauche on trouve :

```

3 <déclaration> ::= entier <déclaration ' > | Car <déclaration ' >

3'<déclaration ' > ::= <identificateur><déclaration " >

3''<déclaration " > ::= ε | [<cste>]

10 <instruction> ::= <expression>

```

```

|<identificateur><instruction '>
| retour <expression>
| si <expression> alors { <liste d'instructions> } <instruction ">
| tantque <expression> faire { <liste d'instructions> }
| ecrire( <expression> )

```

10' <instruction '> ::= =lire()
 | [<expression simple>] =<expression>
 | =<expression>

10'' <instruction "> ::= sinon { <liste d'instruction> } | ε

11 <expression> ::= <expression simple> <expression '>

11' <expression '> ::= <opérateur logique > <expression simple> | ε

15 <facteur> ::= <identificateur><facteur '>
 | <cste>
 | (<expression simple>)
 | <lettre>

15' <facteur '> ::= ε | [<expression simple>] | (<liste d'expressions>)

20 <cste> ::= <chiffre><cste '>

20' <cste '> ::= ε | <cste>

- Grammaire Après Changement :

1 <programme> ::= <liste de déclarations> <liste de fonctions>

2 <liste de déclarations> ::= ε | <déclaration> , <liste de déclarations> ;

3 <déclaration> ::= entier <déclaration '> | Car <déclaration '>

3' <déclaration '> ::= <identificateur><déclaration ">

3'' <déclaration "> ::= ε | [<cste>]

4 <liste de fonctions> ::= ε | <déclaration fonction> <liste d'instructions fonctions> <liste de fonctions>

5 <déclaration fonction> ::= <identificateur> (<liste de paramètres>)

6 <liste de paramètres> ::= ε | <paramètre> , <liste de paramètres>

7 <paramètre> ::= entier <identificateur> | Car <identificateur>

8 <liste d'instructions fonctions> ::= <liste de déclarations> { <liste d'instructions> }

9 <liste d'instructions> ::= ε | <instruction> ; <liste d'instructions>

10 <instruction> ::=
 <expression>
 | <identificateur> <instruction ' >
 | retour <expression>
 | si <expression> alors { <liste d'instructions> } <instruction " >
 | tantque <expression> faire { <liste d'instructions> }
 | ecrire(<expression>)

10' <instruction ' > ::=
 =lire()
 | [<expression simple>] =<expression>
 | =<expression>

10'' <instruction " > ::= sinon { <liste d'instruction> } | ε

11 <expression> ::= <expression simple> <expression ' >

11' <expression ' > ::= <opérateur logique > <expression simple> | ε

12 <expression simple> ::= <terme> <expression simple ' > | -<terme> <expression simple ' >

12' <expression simple ' > ::= +<terme> <expression simple ' >
 | -<terme> <expression simple ' >
 | <comparaison> <terme> <expression simple ' >
 | ε

13 <terme> ::= !<facteur> <terme ' > | <facteur> <terme ' >

13' <terme ' > ::=
 *<facteur> <terme ' >
 | /<facteur> <terme ' >
 | ε

14 <facteur> ::=
 <identificateur> <facteur ' >
 | <cste>
 | (<expression simple>)
 | <lettre>

14' <facteur ' > ::= ε | [<expression simple>] | (<liste d'expressions>)

15 <liste d'expressions> ::= ε | <expression> , <liste d'expressions>

16 <opérateur logique> ::= | | &


```

17 <comparaison> ::= <|> | == | <= | >= | !=
18 <identificateur> ::= <lettre> <mot>
19 <mot> = :: ε | <lettre><mot> | <chiffre><mot>
20 <cste> ::= <chiffre><cste ' >
20' <cste ' > ::= ε | <cste>
21 <chiffre> ::= 0|1|...|8|9
22 <lettre> ::= A|B|...|Z|a|b|...|z

```

- Vérification de la grammaire:

On teste si la grammaire est LL(1) ou non par la propriété suivante :

Propriété :

Une grammaire est LL(1) si pour tout non-terminal X apparaissant dans le membre gauche de deux productions :

$X \rightarrow a$, $X \rightarrow b$

Alors :

- 1- $\text{Premier}(a) \cap \text{Premier}(b)$ égale à l'ensemble vide.
- 2- Une des conditions suivante est vraie :
 - Ni a ni b n'est annulable et aucune ne se dérive en epsilon.
 - Uniquement, a ou bien b est annulable et $\text{Premier}(X) \cap \text{Suivant}(X)$ égale à l'ensemble vide.

Premièrement, on calculera les Premiers et Les Suivants de tous les productions de la grammaire

Table d'analyse :

Non terminal	Premier	Suivant
<programme>	Entier, car , ε	\$
<liste de déclarations >	Entier, car , ε	; , lettre, \$
<déclaration >	entier, car	,
<déclaration ' >	Lettre, ε	,
<déclaration " >	[, ε	,
<liste de fonctions >	lettre , ε	\$
<déclaration fonction>	lettre	entier, car , lettre , \$
<liste de paramètres>	Entier, car , ε)
<paramètre >	Entier, car	,
<liste d'instructions fonctions >	entier, car, ε	lettre, \$

<liste d'instructions>	Retour, si, tantque, ecrire, ε	}
<instruction>	Retour, si, tantque, ecrire, lettre , chiffre, (, !, -	}, ;
<instruction '>	=, [}, ;
<instruction ">	sinon, ε	}, ;
<expression>	Lettre, chiffre, (, !, -	, , alors, faire, }, ; ,)
<expression '>	&, , ε	, , alors, faire, }, ; ,)
<liste d'expressions>	Lettre, chiffre, (, !, -, ε)
<expression simple>	Lettre, chiffre, (, !, -),], &, , , alors, faire, }, ;
<expression simple '>	+, -, <, >, ==, <=, >=, !=, ε),], &, , , alors, faire, }, ;
<terme>	! , Lettre, chiffre, (<, >, ==, <=, >=, != ,),], &, , , alors, faire, }, ;
<terme '>	*, / , ε	<, >, ==, <=, >=, != ,),], &, , , alors, faire, }, ;

<facteur>	Lettre, Chiffre, (*, / , < , > , == , <= , >= , != ,) ,], & , , , , alors , faire , } , ;
<facteur '>	[, ε , (*, / , < , > , == , <= , >= , != ,) ,], & , , , , alors , faire , } , ;
<comparaison>	< , > , == , <= , >= , !=	! , Lettre , chiffre , (
<opérateur logique >	, &	Lettre , chiffre , (, ! , -
<cste>	chiffre	*, / , < , > , == , <= , >= , != ,) ,], & , , , , alors , faire , } , ;
<cste '>	chiffre , ε	*, / , < , > , == , <= , >= , != ,) ,], & , , , , alors , faire , } , ;
<identificateur>	lettre	*, / , < , > , == , <= , >= , != ,) ,], & , , , , alors , faire , } , ; , (, = , [
<mot>	Lettre , chiffre , ε	*, / , < , > , == , <= , >= , != ,) ,], & , , , , alors , faire , } , ; , (, = , [

Vérification des productions :

1 <programme> ::= <liste de déclarations> <liste de fonctions>

→ La production est LL(1)

2 <liste de déclarations> ::= ε | <déclaration> , <liste de déclarations> ;

→ La production est LL(1) ($\text{Pr}(\text{déclaration}) \wedge \text{Pr}(\varepsilon) = \emptyset$ et $\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \emptyset$)

3 <déclaration> ::= entier <déclaration '> | Car <déclaration '>

→ La production est LL(1)

3' <déclaration '> ::= <identificateur> <déclaration ">

→ La production est LL(1)

3'' <déclaration "> ::= ε | [<cste>]

→ La production est LL(1) ($\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \emptyset$)

4 <liste de fonctions> ::= ϵ | <déclaration fonction> <liste d'instructions fonctions> <liste de fonctions>
→ La production est LL(1) ($\text{Pr}(\text{déclaration fonction}) \wedge \text{Pr}(\epsilon) = \Phi$ et $\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

5 <déclaration fonction> ::= <identificateur> (<liste de paramètres>)
→ La production est LL(1)

6 <liste de paramètres> ::= ϵ | <paramètre> , <liste de paramètres>
→ La production est LL(1) ($\text{Pr}(\text{paramètre}) \wedge \text{Pr}(\epsilon) = \Phi$ et $\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

7 <paramètre> ::= entier <identificateur> | Car <identificateur>
→ La production est LL(1)

8 <liste d'instructions fonctions> ::= <liste de déclarations> { <liste d'instructions> }
→ La production est LL(1)

9 <liste d'instructions> ::= ϵ | <instruction> ; <liste d'instructions>
→ La production est LL(1) ($\text{Pr}(\text{instruction}) \wedge \text{Pr}(\epsilon) = \Phi$ et $\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

10 <instruction> ::= <identificateur><instructions ' >
| retour <expression>
| <expression>
| si <expression> alors { <liste d'instructions> } <instruction ">
| tantque <expression> faire { <liste d'instructions> }
| écrire(<expression>)
→ La production n'est pas LL(1) ($\neg \text{Pr} \neq \Phi$)

10' <instruction ' > ::= =lire()
| [<expression simple>] =<expression>
| =<expression>
→ La production est LL(1)

10'' <instruction "> ::= sinon { <instruction> } | ϵ
→ La production est LL(1) ($\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

11 <expression> ::= <expression simple> <expression ' >
→ La production est LL(1)

11' <expression ' > ::= <opérateur logique > <expression simple> | ϵ
→ La production est LL(1)

12 <expression simple> ::= <terme><expression simple ' > | -<terme><expression simple ' >
→ La production est LL(1) ($\text{Pr}(\text{terme}) \wedge \text{Pr}(-) = \Phi$)

12' <expression simple ' > ::= +<terme><expression simple ' >
| -<terme><expression simple ' >

| <comparaison><terme><expression simple '>
| ε

→ La production est LL(1) ($\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

13 <terme> ::= !<facteur><terme '> | <facteur><terme '>

→ La production est LL(1) ($\text{Pr}(\text{facteur}) \wedge \text{Pr}(!) = \Phi$)

13' <terme '> ::= *<facteur><terme '>
| /<facteur><terme '>
| ε

→ La production est LL(1) ($\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

14 <facteur> ::= <identificateur><facteur '>
| <cste>
| (<expression simple>)
| <lettre>

→ La production n'est pas LL(1) ($\neg \text{Pr} \neq \Phi$)

14' <facteur '> ::= ε
| [<expression simple>]
| (<liste d'expressions>)

→ La production est LL(1) ($\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

15 <liste d'expressions> ::= ε | <expression> , <liste d'expressions>

→ La production est LL(1) ($\text{Pr}(\text{expression}) \wedge \text{Pr}(\varepsilon) = \Phi$ et $\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

16 <opérateur logique> ::= | | &

→ La production est LL(1)

17 <comparaison> ::= <|> | == | <= | >= | !=

→ La production est LL(1)

18 <identificateur> ::= <lettre> <mot>

→ La production est LL(1)

19 <mot> ::= ε | <lettre><mot> | <chiffre><mot>

→ La production est LL(1) ($\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

20 <cste> ::= <chiffre><cste '>

→ La production est LL(1)

20' <cste '> ::= ε | <cste>

→ La production est LL(1) ($\text{Pr} \wedge \text{Sv} = \Phi$)

5- Version finale de grammaire LL(1)

```
1 <programme> ::= <liste de déclarations> <liste de fonctions>
2 <liste de déclarations> ::= ε | <déclaration> , <liste de déclarations> ;
3 <déclaration> ::= entier <déclaration ' > | Car <déclaration ' >
3' <déclaration ' > ::= <identificateur> <déclaration " >
3'' <déclaration " > ::= ε | [<cste>]
4 <liste de fonctions> ::= ε | <déclaration fonction> <liste d'instructions fonctions> <liste de fonctions>
5 <déclaration fonction> ::= <identificateur> (<liste de paramètres>)
6 <liste de paramètres> ::= ε | <paramètre> , <liste de paramètres>
7 <paramètre> ::= entier <identificateur> | Car <identificateur>
8 <liste d'instructions fonctions> ::= <liste de déclarations> { <liste d'instructions> }
9 <liste d'instructions> ::= ε | <instruction> ; <liste d'instructions>
10 <instruction> ::=      <expression>
                        | <identificateur> <instruction ' >
                        | retour <expression>
                        | si <expression> alors { <liste d'instructions> } <instruction " >
                        | tantque <expression> faire { <liste d'instructions> }
                        | ecrire( <expression> )
10' <instruction ' > ::=      =lire()
                        | [<expression simple>] =<expression>
                        | =<expression>
10'' <instruction " > ::=  sinon { <liste d'instruction> } | ε
11 <expression> ::=      <expression simple> <expression ' >
11' <expression ' > ::= <opérateur logique > <expression simple> | ε
12 <expression simple> ::= <terme> <expression simple ' > | -<terme> <expression simple ' >
12' <expression simple ' > ::= +<terme> <expression simple ' >
```

| -<terme><expression simple '>
 | <comparaison><terme><expression simple '>
 | ε

13 <terme> ::= !<facteur><terme '> | <facteur><terme '>

13' <terme '> ::= *<facteur><terme '>
 | /<facteur><terme '>
 | ε

14 <facteur> ::= <identificateur><facteur '>
 | <cste>
 | (<expression simple>)
 | <lettre>

14' <facteur '> ::= ε | [<expression simple>] | (<liste d'expressions>)

15 <liste d'expressions> ::= ε | <expression> , <liste d'expressions>

16 <opérateur logique> ::= | | &

17 <comparaison> ::= <|> | == | <= | >= | !=

18 <identificateur> ::= <lettre> <mot>

19 <mot> = :: ε | <lettre><mot> | <chiffre><mot>

20 <cste> ::= <chiffre><cste '>

20' <cste '> ::= ε | <cste>

21 <chiffre> ::= 0|1|...|8|9

22 <lettre> ::= A|B|...|Z|a|b|...|z