

# Principes d'Interprétation des Langages

L2 MPI

Université Paris-Sud

# **CHAPITRE 6 : BASES D'ANALYSE ASCENDANTE ET DE YACC**

# Analyse ascendante

- On construit l'arbre de dérivation du bas (feuilles) vers le haut (racine)
- On lit le mot en entrée et on s'autorise deux types d'opérations :
  - Décalage (shift) : passer à la lettre suivante.
  - Réduction (reduce) : on "réduit" une chaîne (une suite consécutive de lettres de  $A \cup V$  à gauche de la lettre courante et finissant à la lettre courante) en la remplaçant par un non-terminal selon une des règles de la grammaire.

# Analyse ascendante : exemple

- Grammaire :

$$S \rightarrow F=E$$

$$F \rightarrow x$$

$$E \rightarrow E'+E' \mid E'*E'$$

$$E' \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3$$

- Mot à analyser :  $x=2+3$

# Analyse ascendante : exemple

$S \rightarrow F=E$

$F \rightarrow x$

$E \rightarrow T+T \mid T*T$

$T \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3$

$x=2+3$                        $r$  (réduction)

$F=2+3$

F



x

# Analyse ascendante : exemple

$S \rightarrow F=E$

$F \rightarrow x$

$E \rightarrow T+T \mid T*T$

$T \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3$

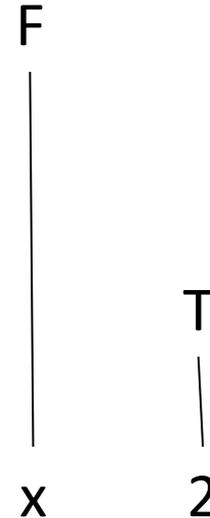
$x=2+3$                       r    (réduction)

$F=2+3$                       d    (décalage)

$F=2+3$                       d

$F=2+3$                       r

$F=T+3$



# Analyse ascendante : exemple

$S \rightarrow F=E$

$F \rightarrow x$

$E \rightarrow T+T \mid T*T$

$T \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3$

$x=2+3$                       r    (réduction)

$F=2+3$                       d    (décalage)

$F=2+3$                       d

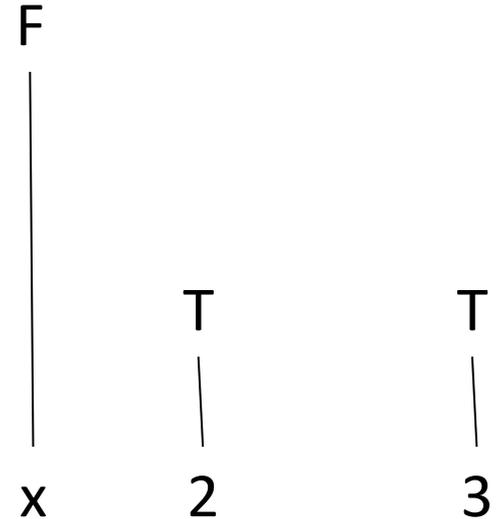
$F=2+3$                       r

$F=T+3$                       d

$F=T+3$                       d

$F=T+3$                       r

$F=T+T$



# Analyse ascendante : exemple

$S \rightarrow F=E$

$F \rightarrow x$

$E \rightarrow T+T \mid T*T$

$T \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3$

$x=2+3$                       r    (réduction)

$F=2+3$                       d    (décalage)

$F=2+3$                       d

$F=2+3$                       r

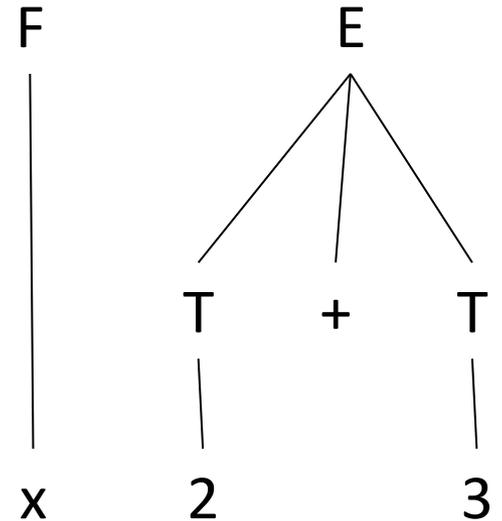
$F=T+3$                       d

$F=T+3$                       d

$F=T+3$                       r

$F=T+T$                       r

$F=E$



# Analyse ascendante : exemple

$S \rightarrow F=E$

$F \rightarrow x$

$E \rightarrow T+T \mid T*T$

$T \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3$

$x=2+3$  r (réduction)

$F=2+3$  d (décalage)

$F=2+3$  d

$F=2+3$  r

$F=T+3$  d

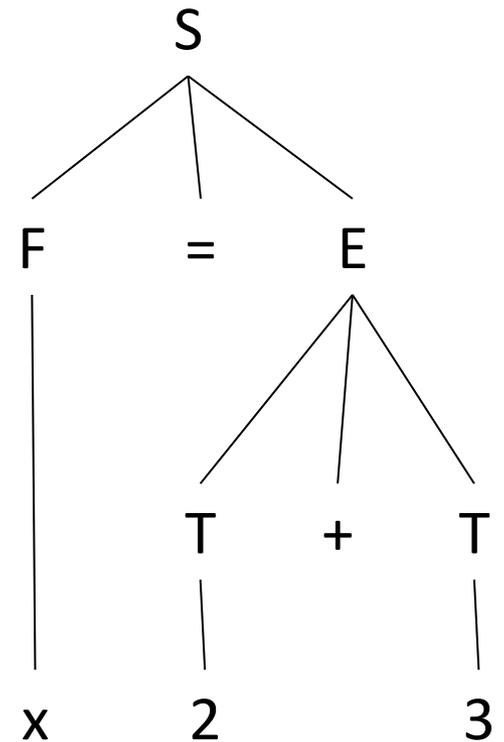
$F=T+3$  d

$F=T+3$  r

$F=T+T$  r

$F=E$  r

$S$  gagné !



# Analyse ascendante et Yacc

- C'était un exemple extrêmement simple d'analyse syntaxique LR. [L : Left-to-right scanning » ; R : Rightmost derivation in reverse.]
- Dans le cas général, l'analyse LR requiert la construction de tables, comme pour l'analyse LL.
- Toutes les grammaires ne sont pas LR. La classe LR (comme la classe LL) sont des sous-classes de la classe des grammaires non contextelles.
- Yacc permet de construire automatiquement des analyseurs LR.

# Yacc : schéma d'utilisation

Programme source yacc

toto.y

Compilateur yacc

```
$ yacc toto.y
```

Programme source C

y.tab.c

Compilateur C

```
$ gcc y.tab.c -ly
```

Programme exécutable

```
$ a.out
```

# Structure d'un programme yacc

Déclarations

%%

Règles de traduction

%%

Fonctions auxiliaires

# Un programme yacc

```
%{
#include <ctype.h>
%}

%token CHIFFRE

%%
ligne : E '\n'      {printf("%d\n", $1);};
E : E '+' T        {$$ = $1 + $3;}
    | T;
T : T '*' F        {$$ = $1 * $3;}
    | F;
F : '(' E ')'      {$$ = $2;}
    | CHIFFRE;
```

```
%%
yylex() {
    int c;
    c = getchar();
    if (isdigit(c)) {
        yylval = c-'0';
        return CHIFFRE;
    }
    return c;
}
```

# Partie 1 : Déclarations

- Cette partie peut comprendre
  - des déclarations de variables et de constantes en C, délimitées par « %{« et « %} » (les délimitateurs sont toujours en début de ligne).
  - des déclarations d'unités lexicales (tokens) de la grammaire.
- (Cette partie peut aussi être vide.)

# Partie 2 : Règles de traduction

- Chaque règle est formée :
  - D'une règle de la grammaire,
  - De l'action sémantique associée, c'est-à-dire des actions à exécuter chaque fois qu'une réduction est faite par la règle de la grammaire.
- Chaque symbole de la grammaire peut avoir une valeur, cette valeur peut être utilisée dans l'action sémantique :
  - $\$ \$$  désigne la valeur associée au symbole non terminal de la partie gauche de la règle.
  - $\$ i$  désigne la valeur associée au  $i$ ème symbole (terminal ou non terminal) de la partie droite.

# Règles de traduction : exemple

- $E : E '+' T \quad \{\$\$ = \$1 + \$3;\}$

Lorsqu'on fait une réduction de  $E+T$  en  $E$ , la valeur du  $E$  de gauche devient la somme des valeurs du  $E$  et du  $T$  de droite.

- $E : T$

Si on n'écrit pas de règle sémantique, par défaut l'action  $\{\$\$ = \$1\}$  est exécutée.

# Partie 3 : Fonctions auxiliaires

- Cette partie doit contenir au moins une fonction d'analyse lexicale, nommée `yylex()`.
- Son travail est de renvoyer des tokens.
- Cette fonction peut être fournie par `lex`, lorsque le programme `yacc` fait appel à un programme `lex` (ce qui est souvent le cas).

# Partie 3 : Fonctions auxiliaires

- La fonction `yylex()` est la fonction « standard » d'analyse lexicale. Son rôle est de lire le texte en entrée standard lettre par lettre et d'appliquer les règles définies dans la partie 2 du programme `lex`.

# Un programme yacc

```
%{
#include <ctype.h>
%}

%token CHIFFRE

%%
ligne : E '\n'      {printf("%d\n", $1);};
E : E '+' T        {$$ = $1 + $3;}
    | T;
T : T '*' F        {$$ = $1 * $3;}
    | F;
F : '(' E ')'      {$$ = $2;}
    | CHIFFRE;
```

```
%%
yylex() {
    int c;
    c = getchar();
    if (isdigit(c)) {
        yylval = c-'0';
        return CHIFFRE;
    }
    return c;
}
```

# Un programme yacc

```
%{  
#include <ctype.h>  
%}  
  
%token CHIFFRE  
  
%%  
ligne : E '\n'      {printf("%d\n", $1);};  
E : E '+' T        {$$ = $1 + $3;}  
    | T;  
T : T '*' F        {$$ = $1 * $3;}  
    | F;  
F : '(' E ')'      {$$ = $2;}  
    | CHIFFRE;
```

```
%%  
yylex() {  
    int c;  
    c = getchar();  
    if (isdigit(c)) {  
        yylval = c-'0';  
        return CHIFFRE;  
    }  
    return c;  
}
```

$E \rightarrow E+T \mid T$   
 $T \rightarrow T * F \mid F$   
 $F \rightarrow (E) \mid 1 \mid 2 \mid 3$

# Un programme yacc

<pre>%{ #include &lt;ctype.h&gt; %}  %token CHIFFRE  %% ligne : E '\n'      {printf("%d\n", \$1);}; E : E '+' T        {\$\$ = \$1 + \$3;};      T; T : T '*' F        {\$\$ = \$1 * \$3;};      F; F : '(' E ')'      {\$\$ = \$2;};      CHIFFRE;</pre>	<pre>%% yylex() {   int c;   c = getchar();   if (isdigit(c)) {     yylval = c-'0';     return CHIFFRE;   }   return c; }</pre>
---	---

$E \rightarrow E+T \mid T$   
 $T \rightarrow T * F \mid F$   
 $F \rightarrow (E) \mid 1 \mid 2 \mid 3$

# Un programme yacc

```
%{
#include <ctype.h>
%}

%token CHIFFRE

%%

ligne : E '\n'      {printf("%d\n", $1);}
E : E '+' T        {$$ = $1 + $3;}
   | T;
T : T '*' F        {$$ = $1 * $3;}
   | F;
F : '(' E ')'      {$$ = $2;}
   | CHIFFRE;
```

```
%%

yylex() {
int c;
c = getchar();
if (isdigit(c)) {
yylval = c-'0';
return CHIFFRE;
}
return c;
}
```

$E \rightarrow E+T \mid T$   
 $T \rightarrow T * F \mid F$   
 $F \rightarrow (E) \mid 1 \mid 2 \mid 3$

Une règle supplémentaire pour indiquer que l'expression s'arrête à la fin de la ligne (donc expression sur une ligne seulement)

# Un programme yacc

```
%{  
#include <ctype.h>  
%}
```

```
%token CHIFFRE
```

```
%%
```

```
ligne : E '\n'      {printf("%d\n", $1);};  
E : E '+' T        {$$ = $1 + $3;}  
    | T ;  
T : T '*' F        {$$ = $1 * $3;}  
    | F ;  
F : '(' E ')'      {$$ = $2;}  
    | CHIFFRE ;
```

```
%%
```

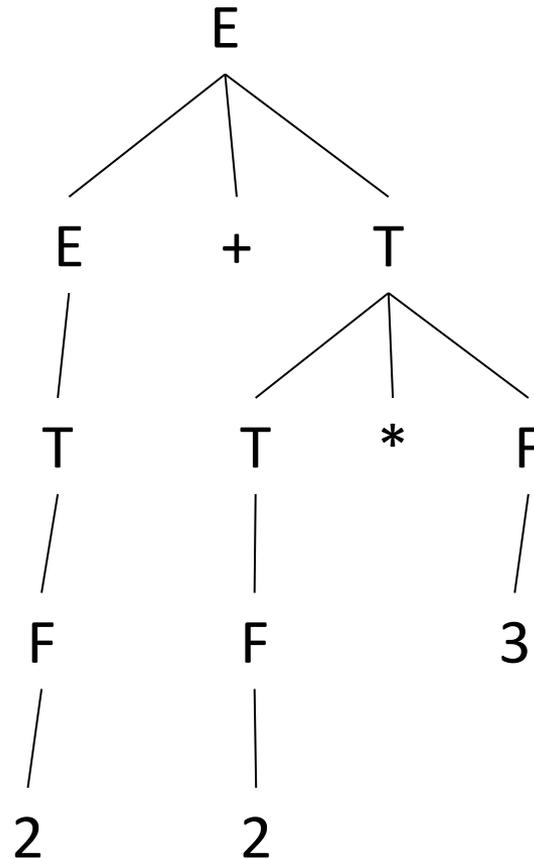
```
yylex() {  
    int c;  
    c = getchar();  
    if (isdigit(c)) {  
        yylval = c-'0';  
        return CHIFFRE;  
    }  
    return c;  
}
```

$E \rightarrow E+T \mid T$   
 $T \rightarrow T * F \mid F$   
 $F \rightarrow (E) \mid 1 \mid 2 \mid 3$

Le programme calculera la valeur numérique de l'expression arithmétique contenue dans le fichier passé en entrée.

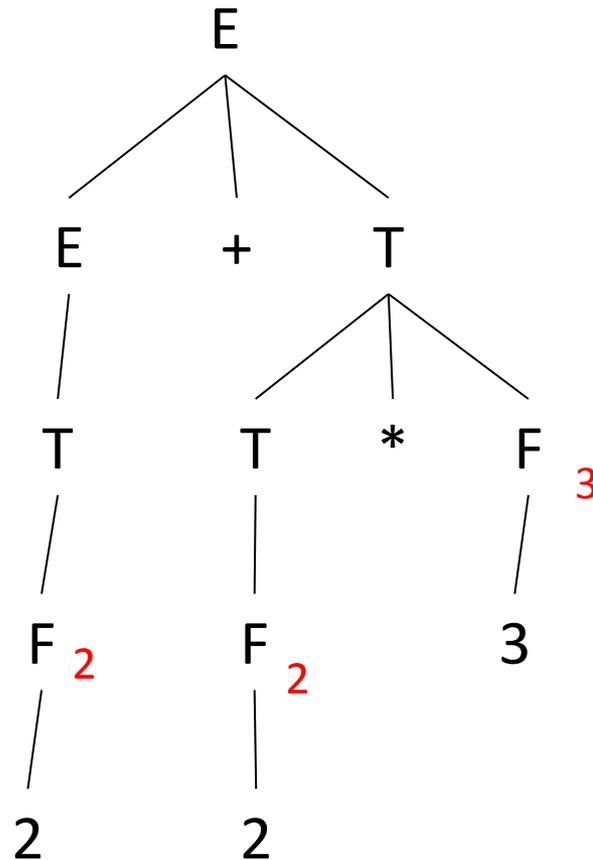
# Transmission des valeurs

$2+2*3$



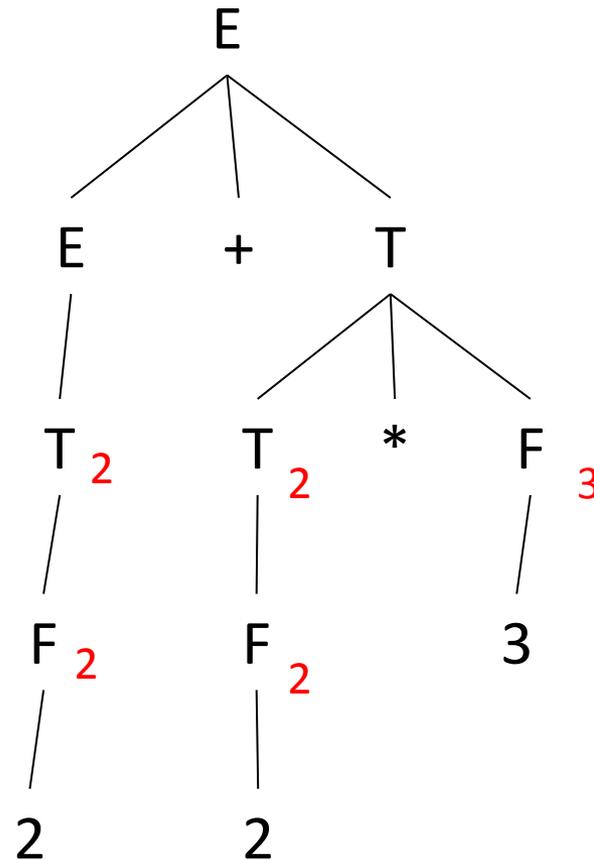
# Transmission des valeurs

$2+2*3$



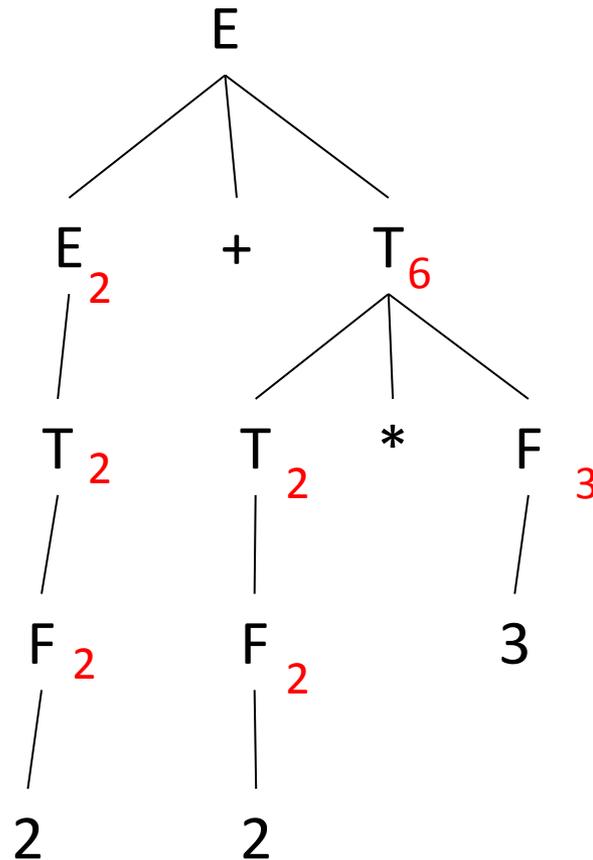
# Transmission des valeurs

$2+2*3$



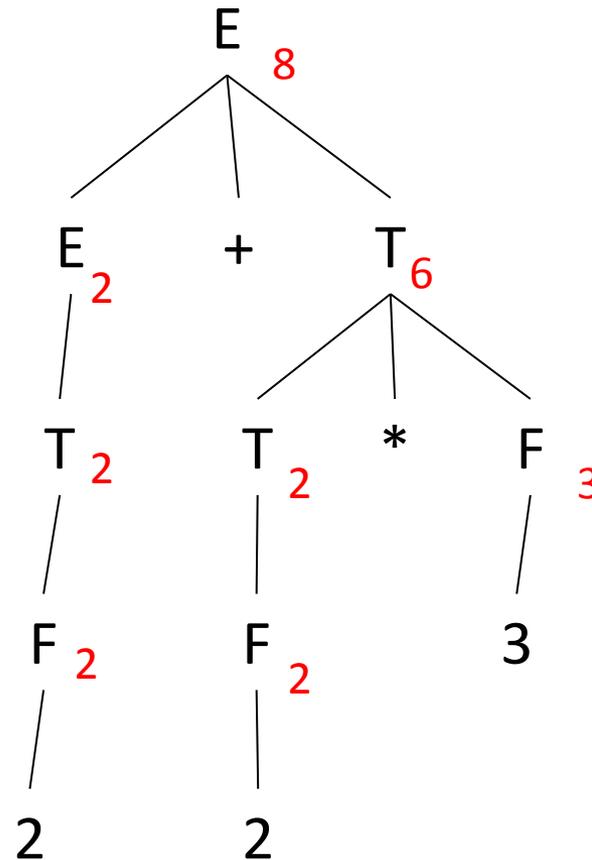
# Transmission des valeurs

$2+2*3$



# Transmission des valeurs

$2+2*3$



# Un programme yacc

```
%{  
#include <ctype.h>  
%}
```

```
%token CHIFFRE
```

```
%%  
ligne : E '\n'      {printf("%d\n", $1);};  
E : E '+' T        {$$ = $1 + $3;}  
    | T ;  
T : T '*' F        {$$ = $1 * $3;}  
    | F ;  
F : '(' E ')'      {$$ = $2;}  
    | CHIFFRE ;
```

```
%%  
yylex() {  
    int c;  
    c = getchar();  
    if (isdigit(c)) {  
        yylval = c-'0';  
        return CHIFFRE;  
    }  
    return c;  
}
```

$E \rightarrow E+T \mid T$   
 $T \rightarrow T * F \mid F$   
 $F \rightarrow (E) \mid 1 \mid 2 \mid 3$

Utilisation de la  
bibliothèque C  
contenant la  
fonction isdigit()

# Un programme yacc

```
%%  
yylex() {  
    int c;  
    c = getchar();  
    if (isdigit(c)) {  
        yylval = c-'0';  
        return CHIFFRE;  
    }  
    return c;  
}
```

- C'est la fonction d'analyse lexicale. Elle lit le flot d'entrée et retourne, pour chaque unité lexicale, le *token* correspondant, et sa valeur le cas échéant.
- Dans ce cas la fonction est simple car chaque unité lexicale contient un seul caractère.
- la fonction lit le caractère courant.
  - Si c'est un chiffre elle renvoie le *token* CHIFFRE et sa valeur. La variable **yylval**, réservée à yacc, sert à stocker cette valeur pour la transmettre à l'analyseur syntaxique.
  - Si ce n'est pas un chiffre, elle renvoie simplement le caractère lu, il est considéré comme un *token*.

# Alliance de yacc et lex

- La fonction `yylex()` peut être fournie par un programme `lex` (c'est généralement le cas).
- Si on a un programme `lex` qui fournit les tokens et leurs valeurs associées, il suffit d'écrire dans la 3<sup>ème</sup> partie du programme `yacc` :

```
#include "lex.yy.c"
```

(où `lex.yy.c` est le nom du programme C obtenu en compilant le programme `lex`)

# Alliance de yacc et lex

- Pour compiler le tout : supposons que le programme lex s'appelle toto.l et le programme yacc titi.y.

```
$ lex toto.l
```

```
$ yacc titi.y
```

```
$ gcc y.tab.c -ly -ll
```