Série de TD N°4 : Opérations sur les grammaires (récursivité à gauche /factorisation)

Exercice:

1. Donner des grammaires équivalentes sans récursivité à gauche et sans factorisation à gauche des grammaires suivants :

G1	E → E+T T		E → +ET T
	T → T*F F	G2	T → *TF F
	$F \rightarrow (E) \mid id$		F → a
G3	S → Aa b	CA	A → Ba c
	$A \rightarrow Ac \mid d \mid c$	G4	$B \rightarrow Ab \mid d$

Correction:

G1	$E \rightarrow TE'$ $E' \rightarrow +TE' \mid \epsilon$ $T \rightarrow FT'$ $T' \rightarrow *FT' \mid \epsilon$ $F \rightarrow (E) \mid id$	G2	E → +ET T T → *TF F F → a
G3	$S \rightarrow Aa \mid b$ $A \rightarrow dA' \mid cA'$ $A' \rightarrow cA' \mid \epsilon$	G4	$A \rightarrow daA' \mid cA'$ $A' \rightarrow baA' \mid \epsilon$

2. Donner les premiers et suivants de G1 :

P(E) = { (, id }	S(E) = {) , \$}
$P(E') = \{+, \epsilon\}$	S(E') = {), \$}
P (T) = premier(F) = { (, id }	$S(T) = \{ +,), , \$ \}$
$P(T') = \{ *, \epsilon \}$	S(T') = { +,) , \$}
P (F) = { (, id }	S(F) = { + , * ,) , \$}

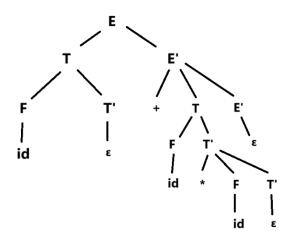
3. Donner la table d'analyse de la grammaire G1

	id	+	*	()	\$
E	$E \rightarrow TE'$			$E \rightarrow TE'$		
E'		E' → +TE'			E' → ε	$E' \rightarrow \epsilon$
Т	$T \rightarrow FT'$			$T \rightarrow FT'$		
T'		T' → ε	T'→ *FT'		T′ → ε	T' → ε
F	$F \rightarrow id$			F → (E)		

4. Analyser le mot : id+id*id

Analyse descendante:

Pointeur	Entré	Action
E\$	id+id*id\$	E → TE'
TE'\$	id+id*id\$	T → FT'
FT'E'\$	id+id*id\$	F → id
idT'E'\$	id+id*id\$	Dépiler id
T'E'\$	+id*id\$	T' → ε
E'\$	+id*id\$	E' → +TE'
+TE'\$	+id*id\$	Dépiler +
TE'\$	id*id\$	T → FT'
FT'E'\$	id*id\$	$F \rightarrow id$
idT'E'\$	id*id\$	Dépiler id
T'E'\$	*id\$	T'→ *FT'
*FT'E'\$	*id\$	Dépiler *
FT'E'\$	id\$	$F \rightarrow id$
idT'E'\$	id\$	Dépiler id
T'E'\$	\$	T' → ε
E'\$	\$	E' → ε
\$	\$	Accepter



Analyse ascendante:

Normalement l'analyse ascendante doit être établit à travers une table d'analyse SLR. Mais nous pouvons l'établir à partir de notre arbre de dérivation.