# Théorie des langages et Compilation

# TD 3 : Grammaires et automates à piles

Enseignants : Mme S. KACEM Classes : L2-DSI

### Exercice 1

On considère la grammaire  $G = (V, \Sigma, R, S)$  avec  $\Sigma = \{a, ;, :, =, ,, (, ) \}$ ,  $V - \Sigma = \{S, B, E, J, L\}$ , Sest le symbole de départ et R donnée par les règles de production suivantes :

$$S \rightarrow LB$$
 $B \rightarrow ;S|:=L$ 
 $E \rightarrow a|L$ 
 $J \rightarrow ,EJ|)$ 
 $L \rightarrow (EJ$ 

- 1. En utilisant l'algorithme de construction d'un automate à pile à partir d'une grammaire, donner l'automate à pile  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \Delta, Z, s, F)$  correspondant à cette grammaire.
- 2. Donner la trace pour le calcul du mot w = (a) := (a,a) par la machine M.

## Exercice 2

On considère la grammaire  $G = (V, \Sigma, R, S)$  avec  $\Sigma = \{a,b\}$ ,  $V-\Sigma = \{S, A\}$ , S est le symbole de départ et R donnée par les règles de production suivantes :

$$S \longrightarrow A \ a \ b \ b \ A$$
  
 $A \longrightarrow a \ A \mid b \ A \mid \epsilon$ 

- 1. En utilisant l'algorithme de conversion d'une grammaire en automate à pile (AP), donner l'AP  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \Delta, Z, s, F)$  correspondant.
- 2. Faire la trace pour le calcul du mot w = a b b b b
- 3. Quels sont les mots générés par le langage L(G)

#### Exercice 3

On considère la grammaire  $G = (V, \Sigma, R, S)$  avec  $\Sigma = \{a,b\}$ ,  $V-\Sigma = \{S, T\}$ , S est le symbole de départ et R donnée par les règles de production suivantes :

$$S \longrightarrow T a b b T$$
  
 $T \longrightarrow a T | b T | \varepsilon$ 

- 1. En utilisant l'algorithme de conversion d'une grammaire en automate à pile (AP), donner l'AP  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \Delta, Z, s, F)$  correspondant.
- 2. Faire la trace pour le calcul du mot w = a a b b b b
- 3. Quels sont les mots générés par le langage L(G)
- 4. Construire une dérivation à gauche pour la chaîne w (question 2)

### Exercice 4

On considère la grammaire  $G = (V, \Sigma, R, S)$  avec  $\Sigma = \{a,b,c,d\}$ ,  $V-\Sigma = \{S, A, B\}$ , S est lesymbole de départ et R donnée par les règles de production suivantes :

$$\begin{cases}
S \to Ab|a|AA \\
A \to Sa|Ac|B \\
B \to Sd
\end{cases}$$

1. En utilisant l'algorithme de conversion d'une grammaire en automate à pile (AP), donner l'AP  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \Delta, Z, s, F)$  correspondant.

# **Exercice 4**

On considère la grammaire  $G = (V, \Sigma, R, S)$  avec  $\Sigma = \{a,b,c,e\}$ ,  $V-\Sigma = \{S,S',E,E',B\}$ , S est le symbole de départ et R donnée par les règles de production suivantes :

$$S \longrightarrow a E b S S' | a$$
  
 $S' \longrightarrow e B | \varepsilon$   
 $E \longrightarrow b c E'$   
 $E' \longrightarrow B | a$   
 $B \longrightarrow b a$ 

- 1. En utilisant l'algorithme de conversion d'une grammaire en automate à pile (AP), donner l'AP  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \Delta, Z, s, F)$  correspondant.
- 2. Faire la trace pour le calcul du mot w = a b c a b a e b a
- 3. Construire une dérivation à gauche pour la chaîne w (question 2)

### Exercice 5

On considère la grammaire  $G = (V, \Sigma, R, S)$  avec  $\Sigma = \{+, /, *, a, b, (, )\}$ ,  $V-\Sigma = \{E, T, F\}$ , E est le symbole de départ et R donnée par les règles de production suivantes :

$$E \longrightarrow E + T$$

$$E \longrightarrow T$$

$$T \longrightarrow T / F$$

$$T \longrightarrow F$$

$$F \longrightarrow F^*$$

$$F \longrightarrow (E)$$

$$F \longrightarrow a$$

$$F \longrightarrow b$$

- 1. Construire une dérivation à gauche pour la chaîne  $w = a / b + (b^* + a)$
- 2. Décrire le langage généré par la grammaire G
- 3. En utilisant l'algorithme de construction d'un automate à pile à partir d'une grammaire, donner l'automate à pile  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \Delta, Z, s, F)$  correspondant à cette grammaire.
- 4. Donner la trace pour le calcul du mot w (question 1) par la machine M