

Série 2

Exercice 1: (opérations sur les langages)

- 1- Soient $L1 = \{a\}V^*$ et $L2 = \{b\}V^*$ tel que $V=\{a,b\}$
 Donner les définitions des langages suivants : $L1 \cup L2$ et $L1 \cap L2$
- 2- Donner la définition formelle des langages sur le vocabulaire V des mots miroirs (palindromes) de longueur 4. Donner ce langage pour $V = \{a,b\}$
- 3- Donner la définition formelle d'un langage L engendré par une grammaire G .

Exercice 2: (les dérivations)

Soit la grammaire formelle $G = (\{0, a, b\}, \{S\}, S, R)$ dont les règles de R sont :

$R = ((1) S \rightarrow 00S$

(2) $S \rightarrow Sb$

(3) $S \rightarrow a$

(4) $S \rightarrow \epsilon$)

1- En utilisant les dérivations successives, montrer que le mot **0000bb** est généré par G .

2-Montrer que le mot **000abb** n'est pas généré par G .

3-Trouver le langage engendré par G

Exercice 3: (langages engendrés)

Trouver les langages engendrés par les grammaires suivantes : $G = (Vt, Vn, S, R)$

a) $Vt = \{ a, b \}$ $Vn = \{ S \}$

$R = (S \rightarrow a S a / b S b / \epsilon)$

b) $Vt = \{ a, b, c \}$ $Vn = \{ S, A, B \}$

$R = (S \rightarrow a S b / b A c$

$A \rightarrow b A c / bc / a B$

$B \rightarrow a B / \epsilon)$

c) $V_t = \{ a, b \}$ $V_n = \{ S, A, B \}$

$R = (S \rightarrow A b B a$

$A \rightarrow a A / a$

$B \rightarrow b B a / b a$

Exercice 4 : (grammaires)

Donner une grammaire qui engendre les langages suivants et en précisant le type de grammaire.

1- $L(G) = \{ w \in V_t^* / w = a^n b^n c^p \quad n > 0 \quad \text{et} \quad p > 0 \}$ avec $V_t = \{ a, b, c \}$

2- $L(G) = \{ w \in V_t^* / w = a^n c a^p \quad n \geq 0 \quad \text{et} \quad p \geq 0 \}$ avec $V_t = \{ a, c \}$

3- $L(G) = \{ w \in V_t^* / w \text{ contient autant de } a \text{ que de } b \}$ avec $V_t = \{ a, b \}$

4- $L(G) = \{ w \in V_t^* / w \text{ ne contient ni de } a \text{ consécutif ni de } b \text{ consécutif} \}$
avec $V_t = \{ a, b \}$

5- $L(G) = \{ w \in V_t^* / |w| \text{ est pair ou nulle} \}$ avec $V_t = \{ a, b \}$

6- $L(G) = \{ w \in V_t^* / w = a^n b^m a^{n+m} \quad n \geq 0 \quad \text{et} \quad m \geq 0 \}$ avec $V_t = \{ a, b \}$

7- $L(G) = \{ w \in V_t^* / w = a^n b^m c^p \quad \text{et} \quad n > m + p \}$ avec $V_t = \{ a, b, c \}$

8- $L(G) = \{ w \in V_t^* / w = a^n b^m \quad n \geq 0, m \geq 0 \text{ et } n \neq m \}$ avec $V_t = \{ a, b \}$

9- $L(G) = \{ a^n b^p c^n d^q / n, p, q > 0 \} \cup \{ a^p b^n c^q d^n / n, p, q > 0 \}$

Exercice 5: (identificateur)

Trouver une grammaire qui génère les identificateurs d'un langage de programmation similaire au langage FORTRAN. L'identificateur est défini comme suit :

- La longueur est entre 1 et 7
- Il doit commencer par une lettre
- Il est constitué à partir des lettres (a,b,...,z, A,B,...,Z) et des chiffres (0,1,...,9)

Exercice 6: (langage spécifique)

- 1- On considère l'alphabet $V_t = \{ |, +, = \}$. Définir une grammaire qui engendre le langage d'addition des battons pour les entiers strictement positifs.
Exemple : $|| + || = ||||$
- 2- Essayer d'enrichir cette grammaire pour quelle réalise aussi l'addition pour les entiers nuls.
Exemple : $| + = |$ ou $+ || = ||$