

## Théorie des langages et compilation

### SERIE 3: Grammaires

#### Exercice 1 :

Considérons la grammaire  $G_1$  dont les productions sont les suivantes :

$$S \rightarrow SaSaSbS | SaSbSaS | SbSaSaS | \varepsilon$$

1. La grammaire est-elle régulière ? Justifier.
2. Trouver  $L(G_1)$ .
3. Donner une dérivation à gauche de la séquence abaaab.
4. La grammaire est-elle ambiguë ? Justifier.

#### Exercice 2 :

Pour chacun des langages suivants:

1.  $L_1 = \{u \in \{a, b\}^* : |u|_a = |u|_b\}$
  2.  $L_2 = \{w\bar{w} : w \in \{a, b\}^* \text{ et } \bar{w} \text{ est le mot miroir de } w\}$
  3.  $L_3 = \{a^m b^n c^m : n \geq 0 \text{ et } m > 0\}$
  4.  $L_4 = \{a^n b^m c^m d^{2n} : n \geq 0 \text{ et } m \geq 0\}$
1. Donner un automate à pile
  2. Donner une grammaire qui le génère.

#### Exercice 3 :

Créer un automate pour chacune de ces expressions régulières puis donner la grammaire correspondant à chaque automate

- $1^* + 10^*1^*0$
- $\{w \mid w \in \{0, 1\}^* \text{ et } w \text{ contient la sous-chaîne } 00 \text{ ou } 11\}$
- $\{w \mid w \in \{0, 1\}^* \text{ et } w \text{ ne termine pas par } 01\}$

#### Exercice 4 :

Considérons les grammaires suivantes :

Grammaire  $G_2$ :

$$S \rightarrow SaAb | bBaS | \varepsilon$$

$$A \rightarrow bAa | \varepsilon$$

$$B \rightarrow aBb | \varepsilon$$

Grammaire  $G_3$ :

$S \rightarrow ST \mid SSb \mid TS \mid a$   
 $T \rightarrow Sa \mid Tb \mid \varepsilon$

Grammaire  $G_4$ :

$S \rightarrow S \vee T \mid T$   
 $T \rightarrow T \wedge F \mid F$   
 $F \rightarrow \neg F \mid (S) \mid x \mid y$

1. De quel(s) type(s) sont ces grammaires
2. Éliminer la récursivité à gauche dans chacune des ces grammaires.
3. Factoriser à gauche chacune de ces grammaires
4. Donner la grammaire générant  $L(G_2)^*$
5. Donner la grammaire générant  $L(G_4) \cup L(G_3)$
6. Construire un automate à pile acceptant par état final pour la grammaire  $G_3$ , le transformer en un automate à pile acceptant par pile vide.
7. Construire un automate à pile acceptant par pile vide pour la grammaire  $G_4$ , le transformer en un automate à pile acceptant par état final.