

# THÉORIE DES LANGAGES

DEVAN SOHIER

## EXERCICE 1

Parmi les langages suivants, lesquels sont réguliers (vous justifierez chacune de vos réponses) ?

- (1)  $\{a^n b^n / n \in \mathbb{N}\}$  ;
- (2)  $\{a^{n+1} b^n / n \in \mathbb{N}\}$  ;
- (3)  $\{a^{n!} / n < 2^{159}\}$  ;
- (4) le langage des bons parenthésages ;
- (5)  $\{a^{n^2} / n \in \mathbb{N}\}$  ;
- (6) les entiers divisibles par 3 en base 10.

## EXERCICE 2

Soient  $L_1$  et  $L_2$  deux langages réguliers,  $A_1$  un automate qui reconnaît  $L_1$ , et  $A_2$  un automate qui reconnaît  $L_2$ .

Montrez que les langages suivants sont réguliers, et construisez des automates à partir de  $A_1$  et  $A_2$  qui reconnaissent ces langages :

- $\overline{L_1}$  ;
- $L_1 \cap L_2$ .

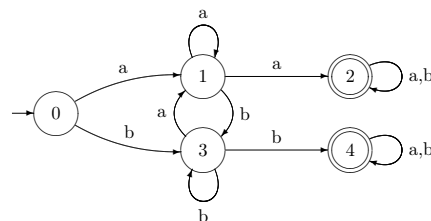
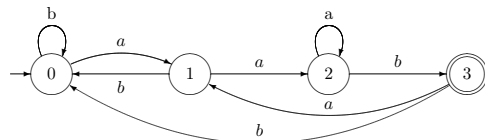
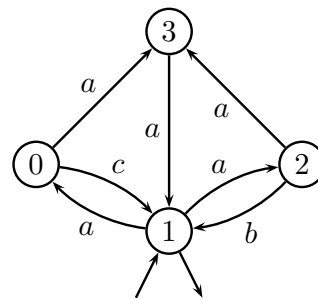
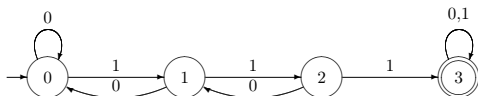
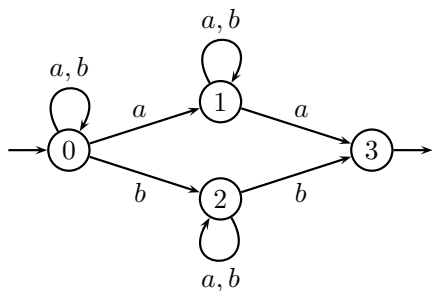
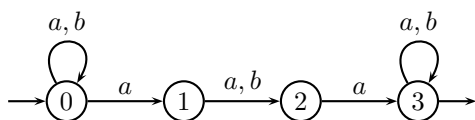
## EXERCICE 3

Construisez des grammaires pour les langages suivants :

- (1)  $\{a^n b^n / n \in \mathbb{N}^*\}$  ;
- (2)  $\{a^n b c^n / n \in \mathbb{N}\}$  ;
- (3)  $\{a^{n+1} b^n / n \in \mathbb{N}\}$  ;
- (4)  $\{a^n b^m a^m b^n / n, m \in \mathbb{N}\}$  ;
- (5) le langage des bons parenthésages.

## EXERCICE 4

Donner des grammaires engendrant les langages reconnus par les automates suivants :



### EXERCICE 5 : ARBRES DE DÉRIVATION ET GRAMMAIRES AMBIGUËS

Etant donné une grammaire  $G$  et un mot  $\omega$  qu'elle engendre, on appelle arbre de dérivation de  $\omega$  par  $G$  l'arbre tel que :

- la racine est étiquetée par l'axiome ;
- les nœuds internes sont étiquetés par des non-terminaux ;
- les feuilles sont étiquetées par des terminaux ;
- si un nœud intérieur est étiqueté par  $A \in V \setminus \Sigma$  et ses fils (de gauche à droite) sont étiquetés par  $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ , alors  $A \rightarrow \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n$  est une règle de la grammaire ;
- la concaténation des étiquettes des feuilles de gauche à droite est  $\omega$ .

Une grammaire est dite ambiguë si pour un même mot, elle admet plusieurs arbres de dérivation. En considérant  $\text{id} + \text{id} * \text{id}$ , montrez que la grammaire  $E \rightarrow E + E | E * E | (E) | \text{id}$  est ambiguë. Quel langage cette grammaire engendre-t-elle ? Comment interpréter l'ambiguïté de cette grammaire ? Construire une grammaire non-ambiguë engendrant ce langage.

Ecrire une grammaire pour le **Si...Alors** et le **Si...Alors...Sinon**. Montrer qu'elle est ambiguë, interpréter cette ambiguïté et lever la.

### EXERCICE 6

Quel est le langage défini par la grammaire :  $T \rightarrow T T b | T b T | b T T | a$  ?

Vous démontrerez le résultat.