

---

## Correction d'exercices de TD

### Automates finis

#### Exercice 5 :

Soit  $L$  un langage quelconque. On dit que  $L$  est préfixe si et seulement si aucun préfixe d'un mot de  $L$  (autre que le mot lui même) n'est dans  $L$ . Plus formellement :

$$\forall w \in L, \forall w_1, w_2 \text{ tels que } w = w_1.w_2, \text{ si } w_1 \in L \text{ alors } w_2 = \epsilon$$

#### Question 5.1 . Les langages suivants

1.  $a^*b$
2.  $(a + b)^*$
3.  $\{a^n b^n, n > 0\}$

sont-ils préfixes ? (justifier)

**Correction:** On sait que :

$$L \text{ est préfixe } \forall w \in L, \forall w_1, w_2 \text{ tels que } w = w_1.w_2, \text{ si } w_1 \in L \text{ alors } w_2 = \epsilon$$

Par conséquent, pour montrer qu'un langage  $L$  est préfixe, il faut montrer que pour tout mot de  $w \in L$ , si  $w = w_1.w_2$  et  $w_1 \in L$ , alors  $w_2 = \epsilon$ . Au contraire montrer qu'un langage  $L$  n'est pas préfixe revient à trouver trois mots  $w, w_1$  et  $w_2$  tels que  $w \in L, w_1 \in L$  et  $w_2 \neq \epsilon$ .

1.  $L_1 = a^*b$  est préfixe.

**Démonstration :**

Soit  $w \in L_1$ . Supposons que  $w = w_1.w_2$ , avec  $w_1 \in L$ . Montrons que  $w_2 = \epsilon$ .

Les mots de  $L_1$  sont caractérisés par le fait qu'ils contiennent un seul et unique  $b$ , se situant à la fin du mot. Comme  $w, w_1 \in L$ , on a :

- $\exists k \in \mathbb{N} | w = a^k b$ ;
- $\exists l \in \mathbb{N} | w_1 = a^l b$ ;
- $w = w_1.w_2$ , et donc  $a^k b = a^l b.w_2$ .

On a donc obligatoirement  $k = l$ , et  $w_2 = \epsilon$ . □

2.  $L_2 = (a + b)^*$  n'est pas préfixe.

**Contre-exemple :**

Posons  $w = abb, w_1 = ab$  et  $w_2 = b$ . On a bien  $w \in L_2, w_1 \in L_2$  et  $w_2 \neq \epsilon$  □

3.  $L_3\{a^n b^n, n > 0\}$  est préfixe.

**Démonstration :**

Soit  $w \in L_1$ . Supposons que  $w = w_1.w_2$ , avec  $w_1 \in L$ . Montrons que  $w_2 = \epsilon$ .

Comme  $w, w_1 \in L$ , on a :

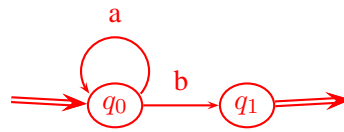
- $\exists k \in \mathbb{N} | w = a^k b^k$ ;
- $\exists l \in \mathbb{N} | w_1 = a^l b^l$ ;
- $w = w_1.w_2$ , et donc  $a^k b^k = a^l b^l w_2$ .

On peut donc en déduire que  $a^k = a^l$ , et donc que  $k = l$ . Par conséquent, on a  $a^k b^k = a^l b^l w_2$ , et donc  $w_2 = \epsilon$  □

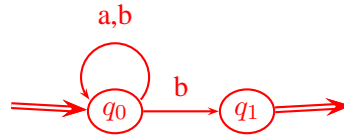
**Question 5.2** . Donner une caractéristique d'un automate reconnaissant un langage reconnaissable préfixe.

**Correction:** Pour répondre à cette question, nous allons dans un premier temps écrire les automates reconnaissant les langages  $L_1$  et  $L_2$ .

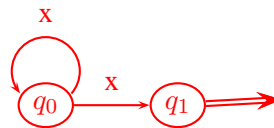
Automate reconnaissant le langage  $L_1$



Automate reconnaissant le langage  $L_2$



On peut en déduire qu'un automate reconnaissant un langage préfixe ne contient pas la structure suivante :



$x$  représente dans cet automate une lettre quelconque d'un alphabet.