

Les explications des réponses sont marquées avec ♣.

### 1. Vrai ou Faux ?

Ci-dessous, les lettres  $Q$  et  $F$  indiquent un ensemble fini d'états,  $\Sigma$  un ensemble fini de symboles (alphabet) et  $M$  un quintuplet  $(Q, \Sigma, \delta, s, F)$ , où  $\delta$  est soit une fonction  $\Delta : Q \times \Sigma \rightarrow \mathcal{P}(Q)$  soit une fonction  $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$ .

$\mathbb{N}$  est l'ensemble des entiers naturels qui inclut 0.

Les affirmations suivantes sont-elles vraies ou fausses ?

**Vrai Faux**

Le quintuplet  $(\{X\}, \{a, b, c\}, \{((X, a), X), ((X, b), X), ((X, c), X)\}, X, \{X\})$  est un AFD.

Soit  $M = (\{1, 2, 3\}, \{a, b\}, \{((1, a), 2), ((2, b), 3), ((3, a), 1)\}, 1, \{3\})$ . Alors  $M$  est un AFD.

♣ La fonction de transition n'est pas totale.

$\emptyset^* = \{\epsilon\}$ .

♣  $\emptyset^* \triangleq \bigcup_{n \in \mathbb{N}} \emptyset^n \triangleq \emptyset^0 \cup \emptyset^1 \cup \emptyset^2 \cup \dots = \{\epsilon\}$ .

L'automate défini par  $Q = \{q_1, q_2\}, \Sigma = \{a, b\}$  et le tableau

delta	a	b
S <sub>q1</sub>	{q1}	{q2}
F <sub>q2</sub>	{q1}	{q2}

est un AFD.

♣ La fonction de transition amène dans des ensembles d'états incluses dans  $\mathcal{P}(Q)$ . Donc l'automate est un AFN.

Le mot 1B22, dérivé dans la grammaire  $(\{A, B, C\}, \{1, 2\}, \{(B, 1B2), (A2, 1A2), (1C, 12), (A, B2)\}, A)$ , est un mot qui appartient au langage de la grammaire.

♣ Un mot terminal est un mot qui appartient à  $\Sigma^*$ .

Un AFD peut avoir au plus un état accepteur.

♣  $F \subseteq Q$  est l'ensemble des états accepteurs et il peut donc avoir plusieurs éléments.

Soit  $M = (\{1, 2\}, \{a, b\}, \{((1, a), 2), ((1, b), 1), ((2, b), 2), ((2, a), 1)\}, 1, \emptyset)$ . Le langage accepté par  $M$  est  $L(M) = \emptyset$ .

Soit  $M_1$  l'AFD défini par  $Q_1 = \{1, 2, 3\}, \Sigma_1 = \{a, b, c\}$  et

δ	a	b	c
SF1	1	2	2
2	2	1	2
F3	1	1	2

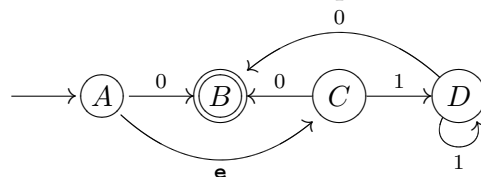
Soit  $M_2$  l'AFD défini par  $Q_2 = \{1, 2\}, \Sigma_2 = \{a, b, c\}$  et

δ	a	b	c
SF1	1	2	2
2	2	1	2

On a  $L(M_1) = L(M_2)$ .

♣ 3 est un état inatteignable.

Soit  $M$  l'automate défini par  $Q = \{A, B, C, D\}, \Sigma = \{0, 1\}$  et le graphe



$M$  est un  $AFD_{\epsilon}$ .

♣ Les  $AFD_{\epsilon}$  n'existent pas. Ceci est un  $AFN_{\epsilon}$ .

Dans l'automate de la question précédente, l' $\epsilon$ -fermeture  $C_{\epsilon}(A)$  de l'état  $A$  est  $\{C\}$ .

♣ L' $\epsilon$ -fermeture  $C_{\epsilon}(A)$  de l'état  $A$  est  $\{A, C\}$ .