

1 Dans la suite,  $a$  et  $b$  désignent des lettres, et  $A$  et  $B$  des expressions rationnelles.

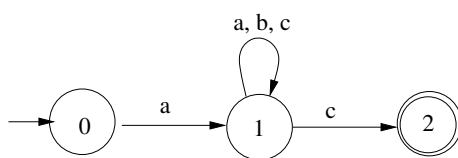
1. Que pensez vous des égalités suivantes (les prouver ou trouver un contre-exemple) ?
  - $(A^n)^* = (A^*)^n$ ,  $n$  entier ;
  - $(A^+)^* = A^*$  ;
  - $(A + A^n)^* = A^* + (A^*)^n$ ,  $n$  entier ;
  - $A^2 + B^2 = (A + B)^2$  ;
  - $A(BA)^* = (AB)^*A$  ;
  - $(A + B)^* = (A^*B^*)^*$  ;
2. Simplifier les expressions rationnelles suivantes :
  - $(aa)^*a + (aa)^*$  ;
  - $(a + \epsilon)a^*b$ .
  - $(a + \epsilon)(\epsilon + aa)^+a$  ;
3. Montrer les égalités suivantes :
  - $(a^2 + a^3)^* = (a^2a^*)^*$  ;
  - $a^*(a + b)^* = (a + ba^*)^*$  ;
  - $(ba)^+(a^*b^* + a^*) = (ba)^*ba^+b^*$ .

2 Soit  $\Sigma$  l'alphabet  $\{a, b\}$  et  $\mathcal{A}$  l'automate défini par le quintuplet  $(\Sigma, Q, \{0\}, F, \delta)$ , où :

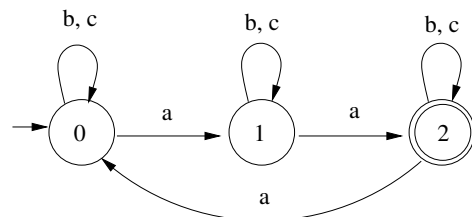
- $Q = \{0, 1, 2, 3\}$
- $F = \{0, 3\}$
- $\delta(0, a) = 1, \delta(0, b) = 2$
- $\delta(1, a) = 0, \delta(1, b) = 3$
- $\delta(2, a) = 1$
- $\delta(3, b) = 0$

1. Représenter les transitions de cet automate sous forme de table de transitions.
2. Dessiner cet automate.
3. Cet automate est-il complet ?
4. Les mots  $aaa, bab, bbb$  sont-ils reconnus par cet automate ?

3 Soient les deux automates :



Automate  $\mathcal{A}_1$



Automate  $\mathcal{A}_2$

1. Décrire pour chacun des deux automates les ensembles d'états initiaux/d'acceptation et la fonction de transition.
2. Les mots  $abc, abbc$  et  $abacabcc$  sont-ils reconnus par l'automate  $\mathcal{A}_1$  ? Sont-ils reconnus par l'automate  $\mathcal{A}_2$  ?

3. Décrire les langages reconnus par chacun des automates, en français, puis par une expression rationnelle.

#### 4 [Construction d'automates]

Montrer que les langages suivants sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$  sont reconnaissables en donnant pour chaque langage un automate qui le reconnaît :

- $\mathcal{L}_1 = \{u \in A^* : \text{toute occurrence de } b \text{ dans } u \text{ est immédiatement suivie d'au moins deux occurrences de } a\}$ ,
- $\mathcal{L}_2 = \{u \in A^* : u \text{ ne contient pas deux } a \text{ successifs}\}$ ,
- $\mathcal{L}_3 = \{u \in A^* : \text{le nombre d'occurrences de } a \text{ dans } u \text{ est pair}\}$ ,
- $\mathcal{L}_4 = \{u \in A^* : \text{les blocs de } a \text{ dans } u \text{ sont alternativement de longueur paire et impaire}\}$ .

#### 5 [Construction d'automates]

Montrer que les langages suivants sur l'alphabet  $A = \{0, 1\}$  sont reconnaissables en donnant pour chaque langage un automate qui le reconnaît :

- $\mathcal{L}_5 = \{u \in A^* : u \text{ est la représentation d'une puissance de } 2\}$ ,
- $\mathcal{L}_6 = \{u \in A^* : u \text{ est la représentation d'un multiple de } 4\}$ ,
- $\mathcal{L}_7 = \{u \in A^* : u \text{ est la représentation d'un multiple de } 3\}$ ,

#### 6 [Petite anticipation sur le cours de la semaine prochaine.]

Sauriez-vous écrire des automates reconnaissant les complémentaires des langages  $\mathcal{L}_1, \dots, \mathcal{L}_7$ ? Est-ce que le complémentaire d'un langage reconnaissable est toujours reconnaissable?