

Licence 2  
U.V. Automates Finis.  
Durée 2 heures 30

Jun 2008  
Session 2.  
Aucun document autorisé.

**Avertissement :** Les cinq exercices proposés ci-dessous sont indépendants.

## 1 Union et Intersection

Sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$ , on considère l'automate fini déterministe complet  $\mathcal{A} = \langle A, Q, \delta, 0, \{0\} \rangle$  dont la fonction de transition  $\delta$  est donnée ci-dessous :

$\delta$	a	b
0	1	0
1	0	1

Sur le même alphabet  $A$ , on considère l'automate fini déterministe complet  $\mathcal{B} = \langle A, R, \mu, q, \{q\} \rangle$  dont la fonction de transition  $\mu$  est donnée ci-dessous :

$\mu$	a	b
q	q	r
r	r	q

Construire l'automate fini déterministe complet  $\mathcal{C}$  reconnaissant  $L(\mathcal{A}) \cap L(\mathcal{B})$ .  
Construire l'automate fini déterministe complet  $\mathcal{D}$  reconnaissant  $L(\mathcal{A}) \cup L(\mathcal{B})$ .

## 2 Détermination

Sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$ , on considère l'automate fini non déterministe  $\mathcal{A} = \langle A, Q, \delta, 0, \{0, 2\} \rangle$  dont la fonction de transition  $\delta$  est donnée ci-dessous :

$\delta$	a	b
0	1,3	
1	2	1
2	1	2
3	3	4
4	4	3

Construire un automate déterministe complet  $\mathcal{B}$  reconnaissant le même langage.

### 3 Minimisation

Sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$ , on considère l'automate fini déterministe complet ayant 6 états, soit  $\mathcal{A} = \langle A, Q, \delta, 0, \{0, 2, 4\} \rangle$  dont la fonction de transition  $\delta$  est donnée ci-dessous :

$\delta$	a	b
0	1	$\pi$
1	2	4
2	1	3
3	4	2
4	1	3
$\pi$	$\pi$	$\pi$

Construire l'automate déterministe minimal  $\mathcal{B}$  reconnaissant le même langage.

### 4 Lemme de l'étoile

Sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$ , on considère les trois langages

$$L_1 = \{u \mid |u|_a \text{ paire}\}.$$

$$L_2 = \{a^n b^m \mid n, m \geq 1 \text{ et } n - m = 2\}.$$

$$L_3 = L_1 \cup L_2.$$

- En utilisant le lemme de l'étoile (version simple), montrer que le langage  $L_2$  n'est pas reconnaissable.
- Donner un automate fini reconnaissant  $L_1$ . On prendra soin de prouver que l'automate proposé reconnaît bien le langage  $L_1$ .
- En utilisant une intersection avec le complémentaire de  $L_1$ , montrer que  $L_3$  n'est pas reconnaissable.

### 5 Langages et Expressions rationnelles

Sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$ , on considère le langage  $L = \{u \mid u \text{ contient le facteur } ab\}$ .

- Donner tous les mots de  $L$  de longueurs 0, 1, 2 et 3.
- Construire un automate fini reconnaissant le langage  $L$ . A nouveau, on prendra soin de prouver que l'automate proposé reconnaît bien le langage  $L$ .
- En utilisant le système d'équations associé à l'automate, donner une expression rationnelle représentant le langage  $L$ .