

# Systèmes d'équations et quotients

Feuille de travaux dirigés n°3

9 février 2009

1. Soit l'automate fini  $B = (\Sigma, Q, \delta, q_0, F)$  où  $\Sigma = \{0, 1\}$ ,  $F = \{q_1, q_2\}$  défini par la table de transition suivante :

	0	1
$q_0$	$q_1$	$q_0$
$q_1$	$q_2$	$q_3$
$q_2$	$q_1$	$q_2$
$q_3$	$q_1$	$q_3$

- Donnez une représentation graphique de  $B$
- En utilisant les systèmes d'équations gauche, trouvez une expression rationnelle décrivant  $L(B)$ .
- En utilisant les systèmes d'équations droite, trouvez une expression rationnelle décrivant  $L(B)$ .

2. Soit l'alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$  et l'automate  $A = \langle \Sigma, Q = \{1, 2, 3, 4\}, I = \{1\}, T = \{1\}, \delta \rangle$ , où  $\delta$  est définie par :

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

En utilisant les systèmes d'équations gauche, trouvez une expression rationnelle décrivant  $L(A)$ .

## Rappel des règles de calcul des quotients gauches

$$\begin{aligned}
 a^{-1}\emptyset &= a^{-1}\varepsilon = \emptyset & a^{-1}(X + Y) &= a^{-1}X + a^{-1}Y \\
 a^{-1}a &= \varepsilon & a^{-1}X^* &= (a^{-1}X).X^* \\
 a^{-1}b &= \emptyset \text{ pour } a \neq b & a^{-1}(X.Y) &= (a^{-1}X).Y + (X \cap \{\varepsilon\})a^{-1}Y
 \end{aligned}$$

3. Soit  $L$  le langage des mots sur l'alphabet  $\Sigma = \{a, b, c\}$  admettant *baba* comme suffixe.

- Construisez un automate non déterministe qui reconnaît  $L$  ;
- Déterminez l'automate obtenu ;
- Calculez  $Q(L)$ , l'ensemble des quotients gauches de ce langage ;
- Déduisez-en l'automate minimal.

4. Prenez les quatre premières lettres de votre nom, écrits en majuscule. Transformez ce mot en une suite de 4 chiffres entre 0 et 5, en attribuant à chaque lettre sa valeur en code ASCII, modulo 6 (A=65 devient 5 ; B=66 devient 0 ; ...). Soit  $w = n_1n_2n_3n_4$  le mot ainsi obtenu. Soit  $L$  le langage des mots contenant ces chiffres dans l'ordre, c.à.d.  $L = \Sigma^*n_1\Sigma^*n_2\Sigma^*n_3\Sigma^*n_4\Sigma^*$ . En utilisant la méthode des quotients gauches construisez un automate fini déterministe minimale qui reconnaît  $L$ .