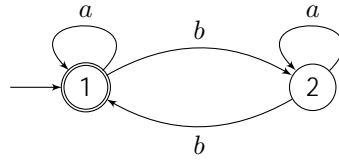


AF4 - Corrige du Contrôle TD 2

Exercice 1 : Expression vers automate

Donner un automate reconnaissant $(ba^*b + a)^*$. Tester sur cet automate la reconnaissance (ou non) des mots a , ba , bb , aba , $baba$.

Correction :



Exercice 2 : Automate vers expression

En utilisant l'algorithme de Mac Naughton et Yamada, donner une expression rationnelle décrivant le langage reconnu par l'automate suivant :

$$\{ Q = \{1 ; 2 ; 3\}$$

$$\{ A = \{a ; b\}$$

$$\{ I = \{1\}$$

$$\{ F = \{3\}$$

$$\{ \quad = \{(1, a, 1); (1, b, 2); (2, a, 3); (2, b, 1); (3, a, 3); (3, b, 1)\}$$

Correction :

$$\begin{array}{ll}
 W_{1,1}^0 = a & W_{1,1}^1 = a + aa^*a \\
 W_{1,2}^0 = b & W_{1,2}^1 = b + aa^*b \\
 W_{1,3}^0 = \emptyset & W_{1,3}^1 = \emptyset \\
 W_{2,1}^0 = b & W_{2,1}^1 = b + ba^*a \\
 W_{2,2}^0 = \emptyset & W_{2,2}^1 = ba^*b \\
 W_{2,3}^0 = a & W_{2,3}^1 = a \\
 W_{3,1}^0 = b & W_{3,1}^1 = b + ba^*a \\
 W_{3,2}^0 = \emptyset & W_{3,2}^1 = ba^*b \\
 W_{3,3}^0 = a & W_{3,3}^1 = a
 \end{array}$$

$$W_{1,3}^3 = W_{1,3}^2 + W_{1,3}^2(W_{3,3}^2)^*W_{3,3}^2$$

$$W_{1,3}^2 = W_{1,3}^1 + W_{1,2}^1(W_{2,2}^1)^*W_{2,3}^1 = (b + aa^*b)(ba^*b)^*a$$

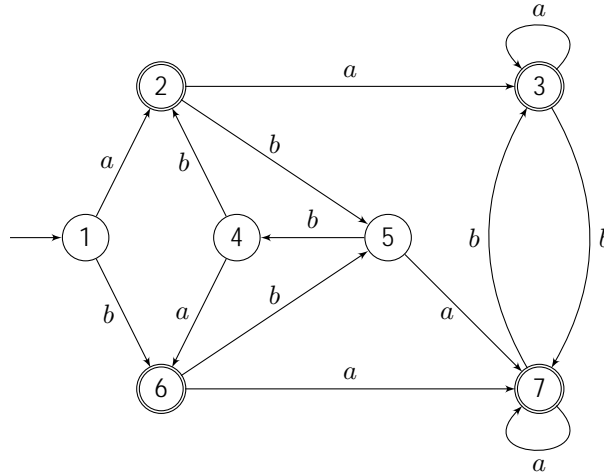
$$W_{3,3}^2 = W_{3,3}^1 + W_{3,2}^1(W_{2,2}^1)^*W_{2,3}^1 = a + (ba^*b)(ba^*b)^*a$$

Donc $\mathcal{L} = W_{1,3}^3 = (b + aa^*b)(ba^*b)^*a + (b + aa^*b)(ba^*b)^*a(a + (ba^*b)(ba^*b)^*a)^*(a + (ba^*b)(ba^*b)^*a)$
qui se simplifie en

$$(a^*b)((ba^*b)^*a)^+$$

Exercice 3 : Equivalence de Nerode

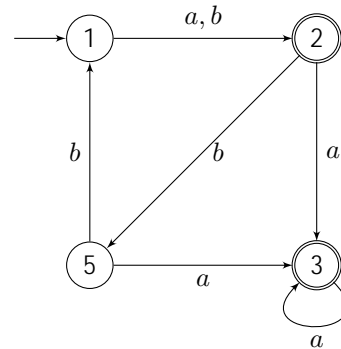
En utilisant l'algorithme de Moore, construire l'automate minimal decrivant le même langage que l'automate represente ci dessous :



Correction :

	1	2	3	4	5	6	7
\sim_0	1	2	2	1	1	2	2
a	2	2	2	2	2	2	2
b	2	1	2	2	1	1	2
\sim_1	1	2	3	1	5	2	3
a	2	3	3	2	3	3	3
b	2	5	3	2	1	5	3
\sim_2	1	2	3	1	5	2	3

$\sim_1 = \sim_2$

**Exercice 4 : Calcul de residuels**

Par la methode des residuels, calculer l'automate minimal reconnaissant l'expression :

$$E = a(ab + ba)^* + b(aa)^*$$

Correction :

$$\begin{array}{ll}
 a^{-1} \cdot E = (ab + ba)^* & b^{-1} \cdot E = (aa)^* \\
 a^{-1} \cdot (ab + ba)^* = b(ab + ba)^* & b^{-1} \cdot (ab + ba)^* = a(ab + ba)^* \\
 a^{-1} \cdot b(ab + ba)^* = \emptyset & b^{-1} \cdot b(ab + ba)^* = (ab + ba)^* \\
 a^{-1} \cdot a(ab + ba)^* = (ab + ba)^* & b^{-1} \cdot a(ab + ba)^* = \emptyset \\
 a^{-1} \cdot (aa)^* = a(aa)^* & b^{-1} \cdot (aa)^* = \emptyset \\
 a^{-1} \cdot a(aa)^* = (aa)^* & b^{-1} \cdot a(aa)^* = \emptyset
 \end{array}$$

