

Seul le polycopié de cours est autorisé - Durée : 30 min

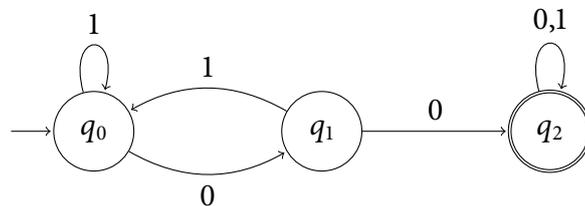
Le barème est donné à titre indicatif

Le sujet se décompose en 4 exercices indépendants.

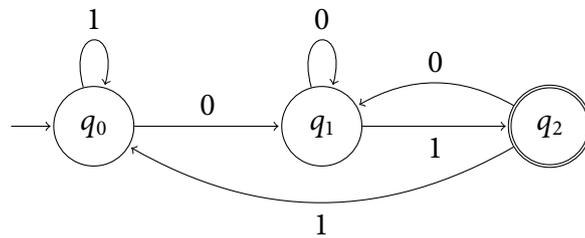
**Exercice 1** (5 pts). Donner un automate fini déterministe reconnaissant l'ensemble de mots sur l'alphabet  $\{0,1\}$  contenant le sous-mot 00 et se terminant par 01.

**Solution :** Le langage recherché peut s'écrire comme l'intersection des langages  $L_1 = (0 + 1)^*00(0 + 1)^*$  et  $L_2 = (0 + 1)^*01$ . Attention ce n'est pas le langage  $(0 + 1)^*00(0 + 1)^*01$  car 001 n'y appartient pas.

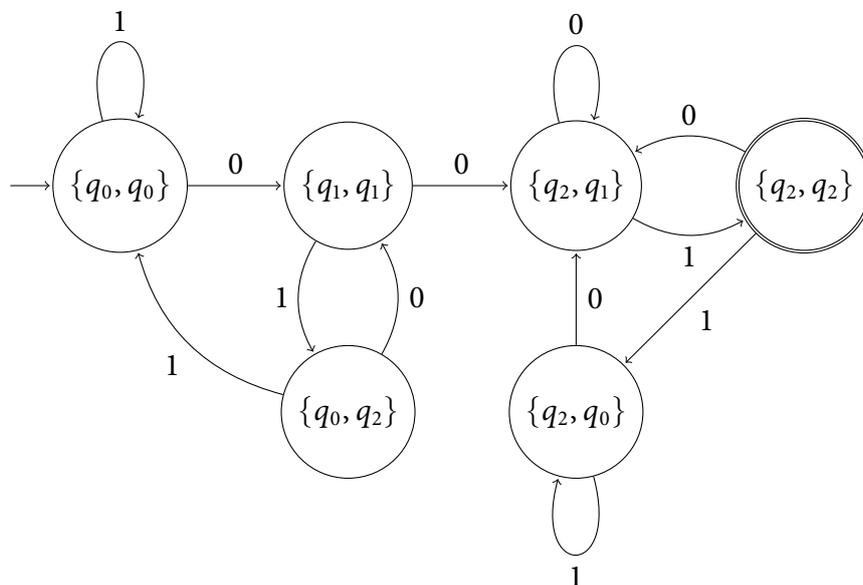
Automate déterministe reconnaissant  $L_1$  :



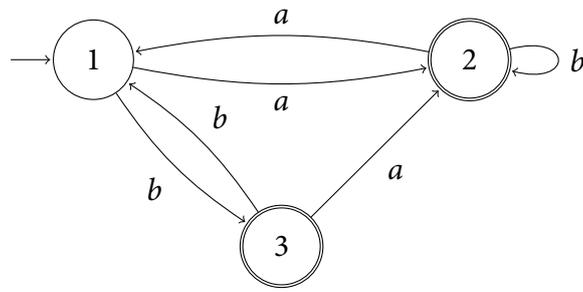
Automate déterministe reconnaissant  $L_2$  :



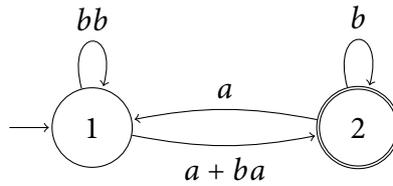
En appliquant la méthode du cours pour construire l'automate  $L_1 \cap L_2$ , on obtient



**Exercice 2** (5 pts). On considère l'alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$ . Déterminer une expression régulière pour le langage reconnu par l'automate suivant :

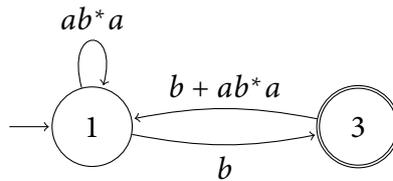


**Solution :** En supprimant l'état 3, on obtient l'automate



On a donc  $E_2 = (ab^*a + b(b + ab^*a))^*b$ .

En supprimant l'état 2, on obtient l'automate



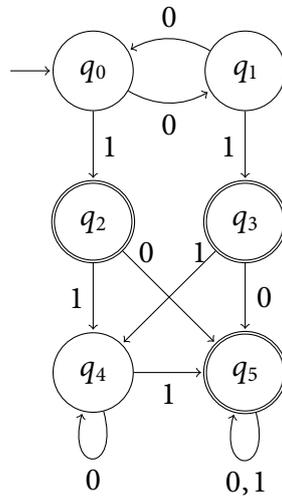
On a donc  $E_3 = (bb + (a + ba)b^*a)^*(a + ba)b^*$ .

Au final l'expression régulière est  $E = E_2 + E_3 = (ab^*a + b(b + ab^*a))^*b + (bb + (a + ba)b^*a)^*(a + ba)b^*$ .

**Exercice 3** (5 pts). On considère le langage  $L = \{ww \mid w \in \{0,1\}^*\}$ . En utilisant le lemme de pompage, montrer que le langage  $L$  n'est pas régulier.

**Solution :** On raisonne par l'absurde. Supposons que  $L$  soit régulier et soit  $n$  donné par le lemme de pompage. Prenons  $w = 0^n10^n1$ , c'est-à-dire  $w = 0^n1$ . D'après le lemme de pompage, on peut écrire  $w = xyz$  avec  $y \neq \epsilon$  et  $|xy| \leq n$ . Il en résulte que  $y$  n'est pas le mot vide et ne contient que des 0. Par conséquent  $xyyz$  n'appartient pas  $L$  contrairement à ce que dit le lemme de pompage. D'où la contradiction.

**Exercice 4** (5 pts). Donner l'automate fini déterministe minimal équivalent à l'automate suivant :



**Solution :** Comme dans le cours, on construit le diagramme permettant de distinguer les états.

$q_1$					
$q_2$	X	X			
$q_3$	X	X			
$q_4$	X	X	X	X	
$q_5$	X	X	X	X	X
	$q_0$	$q_1$	$q_2$	$q_3$	$q_4$

On en déduit alors l'automate minimal.

