

# Modèles de calcul

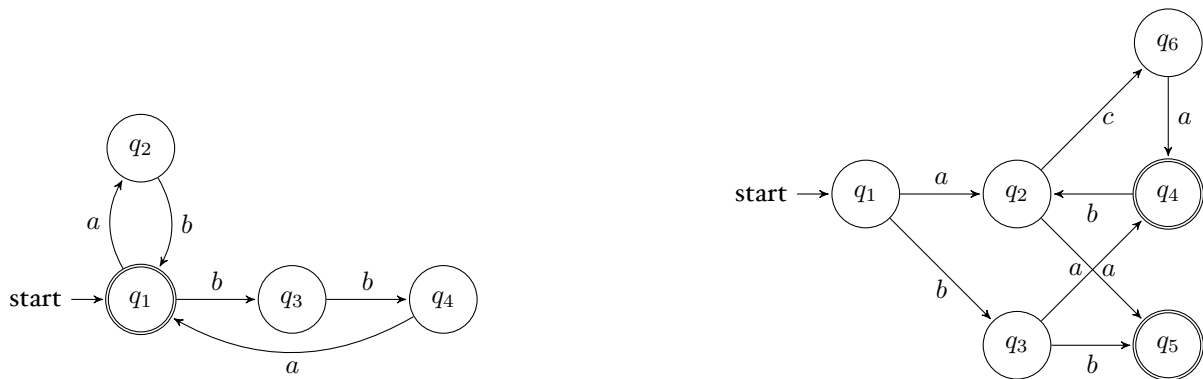
## UNIVERSITÉ DE MONTPELLIER

### TD 2

Sauf mention contraire, on utilisera l'alphabet  $\{a, b\}$ .

### Exercice 1 Reconnaissance

Quel est le langage reconnu par chacun des automates suivants ?



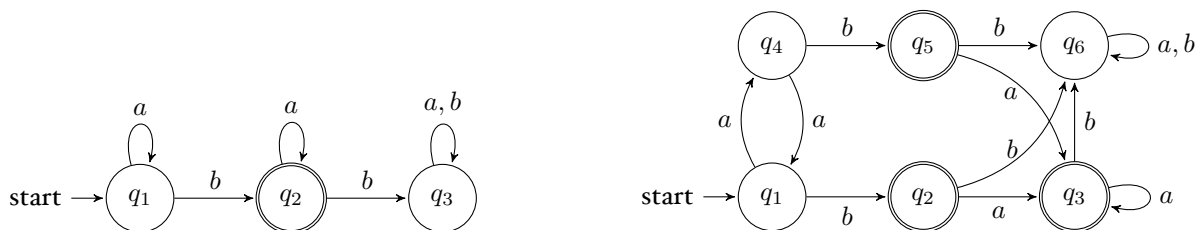
### Exercice 2 Modulo

Dans cet exercice, on utilisera l'alphabet  $\{a, b, c\}$ . Rappel :  $|u|_a$  désigne le nombre de "a" dans  $u$ .

1. Construisez un automate reconnaissant les mots  $u$  tels que :  $|u|_a \equiv 1 \pmod{3}$ .
2. Construisez un automate reconnaissant tous les mots ayant  $aacbac$  comme sous-mot.

### Exercice 3 Égalité

Montrez que les deux automates suivants reconnaissent le même langage.



### Exercice 4      Atteignable

Considérons un automate quelconque. Définissons  $F^i$  comme l'ensemble des états à partir desquels on peut atteindre un état final en lisant un mot d'au plus  $i$  lettres.

1. Que vaut  $F^0$  ?
2. Montrez que  $F^n \subset F^{n+1}$ .
3. Montrez que si  $F^n = F^{n+1}$ , alors  $F^n = F^{n+1} = F^{n+2}$ .
4. Montrez que  $\exists n \forall m > n, F^m = F^n$ . On notera  $F^\infty$  cet ensemble  $F^n$ .
5. Notons  $e$  le nombre d'états de l'automate. Est-il vrai que  $\forall n > e, F^n = F^\infty$  ?
6. Trouvez un automate ayant un état  $q$  tel que  $q \notin F^\infty$ .
7. Que se passe-t-il quand  $q_0 \notin F^\infty$  ?
8. On suppose que  $q_0 \in F^\infty$  et on enlève de l'automate tous les états qui ne sont pas dans  $F^\infty$ , ainsi que toutes les transitions qui partent ou arrivent de ces états. Quel langage reconnaît l'automate ainsi obtenu ? (Justifiez avec soin)

### Exercice 5      Produits cartésiens

Soient deux automates sur le même alphabet  $\Sigma$ , notés  $A$  et  $B$ , d'ensembles d'états  $Q_A$  et  $Q_B$ , d'état initiaux  $q_{0A}$  et  $q_{0B}$ , d'état finaux  $F_A$  et  $F_B$ , de fonctions de transitions  $\delta_A$  et  $\delta_B$ .

Construisons l'automate  $C$  sur le même alphabet dont l'ensemble des états est  $Q_A \times Q_B$ , l'état initial  $(q_{0A}, q_{0B})$ , vérifiant  $\delta_C((x, x'), \alpha) = (y, y')$  pour  $\alpha \in \Sigma$  si et seulement si  $\delta_A(x, \alpha) = y$  et  $\delta_B(x', \alpha) = y'$ . De plus,  $(x, y) \in F_C$  si et seulement si  $x \in F_A$  et  $y \in F_B$ .

On appelle  $\mathcal{R}_A$ ,  $\mathcal{R}_B$  et  $\mathcal{R}_C$  les langages reconnus par  $A$ ,  $B$  et  $C$  respectivement. Que vaut  $\mathcal{R}_C$  en fonction de  $\mathcal{R}_A$  et  $\mathcal{R}_B$  ? Prouvez soigneusement votre réponse.