



## Travaux Dirigés Automates n°3

► **Exercice 1.** Ecrire des expressions rationnelles correspondant aux descriptions suivantes sur  $A = \{a, b\}$ , en utilisant uniquement l'union, le produit et l'étoile :

- Tous les mots sauf le mot vide.
- Il n'y a jamais deux  $b$  consécutifs.
- Le nombre de  $a$  est multiple de 3.
- Le nombre de  $b$  consécutifs est toujours pair.

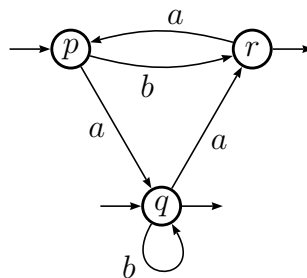
► **Exercice 2.** Étant donné un entier  $n \geq 1$  construire un automate non-déterministe sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$  avec  $n + 1$  états reconnaissant les mots de longueur  $\geq n$  tels que la  $n$ -ième lettre en partant de la fin soit un  $a$  ( $A^*aA^{n-1}$ ).

On suppose avoir déterminisé l'automate et obtenu un automate  $\mathcal{A} = (A, Q, \delta, i, F)$ . On veut montrer qu'il possède au moins  $2^n$  états. Pour tout mot  $u$ , on note  $\delta^*(i, u)$  l'état où on arrive en lisant le mot  $u$ .

Soient  $u$  et  $v$  deux mots distincts de longueur  $n$ . Montrez que  $\delta^*(i, u) \neq \delta^*(i, v)$  (indication : trouver un mot  $w$  tel que  $uw$  soit reconnu et pas  $vw$ , ou le contraire).

Combien il y a-t-il de mots de longueur  $n$  sur l'alphabet  $A = \{a, b\}$  ? Conclure.

► **Exercice 3.** Construire l'automate qui reconnaît le complémentaire de



► **Exercice 4.** Montrer qu'un automate fini sans circuit à  $n$  états ne reconnaît que des mots comportant moins de  $n$  lettres.

On suppose que le langage  $L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  est reconnaissable par automate avec  $k$  états. Montrer qu'il existe un chemin réussi qui contient un circuit uniquement étiqueté par des  $a$ . En déduire que le langage  $L$  n'est reconnaissable par aucun automate.

Montrer que le langage  $L'$  des mots qui ont autant de  $a$  que de  $b$  n'est pas reconnaissable. (indication : utiliser le langage  $L$  précédent)