

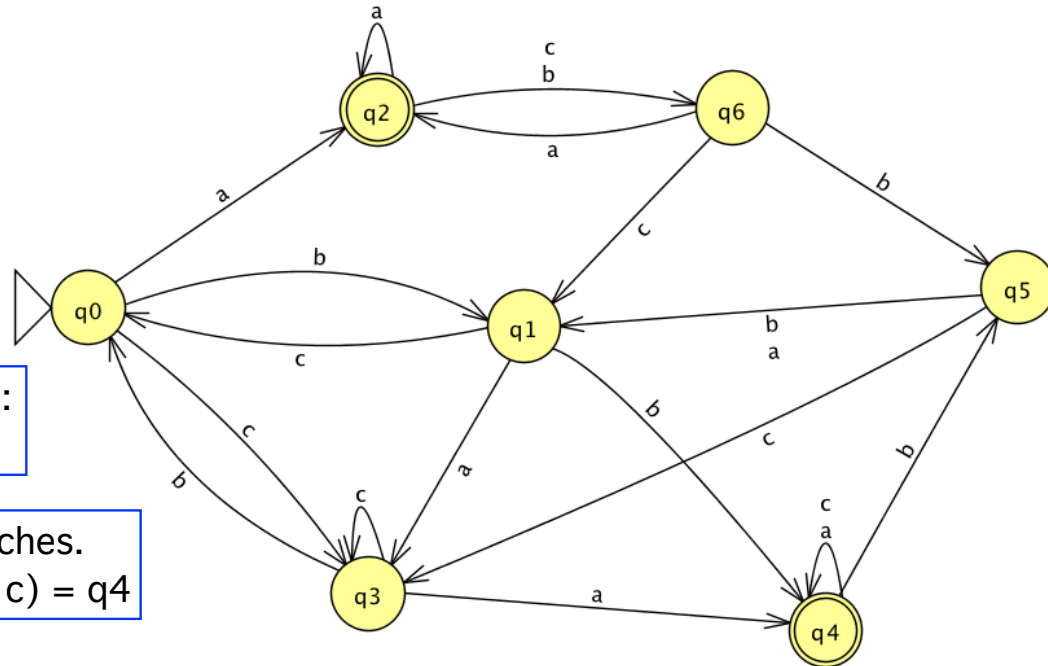
Ensemble des états :  
ici  $\{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6\}$

Alphabet : ici  $\{a, b, c\}$

Etat initial (unique) : ici  $q_0$

Ensemble F des états accepteurs :  
ici  $\{q_2, q_4\}$

Fonction de transition  $\delta$  : ici les flèches.  
Par exemple :  $\delta(q_1, a) = q_3$ ,  $\delta(q_4, c) = q_4$



Extension de la fonction de transition :  $\delta^*$   
Par exemple :  $\delta^*(q_1, acab) = q_5$ ,  $\delta^*(q_0, a) = q_2$ ,  $\delta^*(q_0, aaaab) = q_6$

Un mot  $w$  est accepté ssi  $\delta^*(q_0, w) \in F$

Le langage associé à un automate est l'ensemble des mots acceptés

Un automate d'alphabet  $A$  est déterministe si pour tout état  $q$  et pour tout caractère  $c$  de l'alphabet l'automate contient exactement une transition  $\delta(q, c)$ .