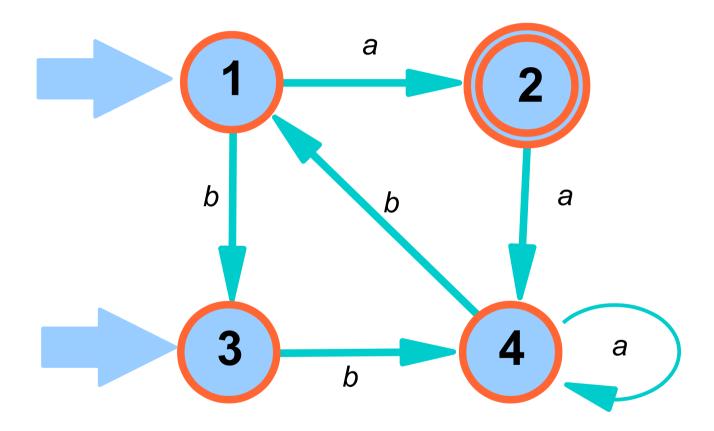
Lecture d'un mot par un automate NON déterministe

On illustre successivement les cas d'un automate :

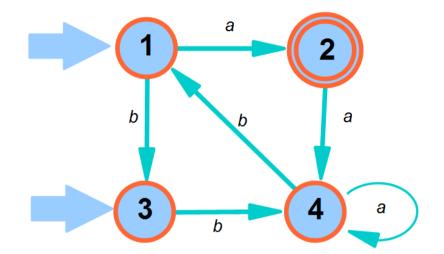
- à deux états initiaux
- à transitions non déterministes
- à deux états initiaux et transitions non déterministes
- à transitions spontanées

Ex1: 2 états initiaux



Ex1: 2 états initiaux

Lecture de « bba »

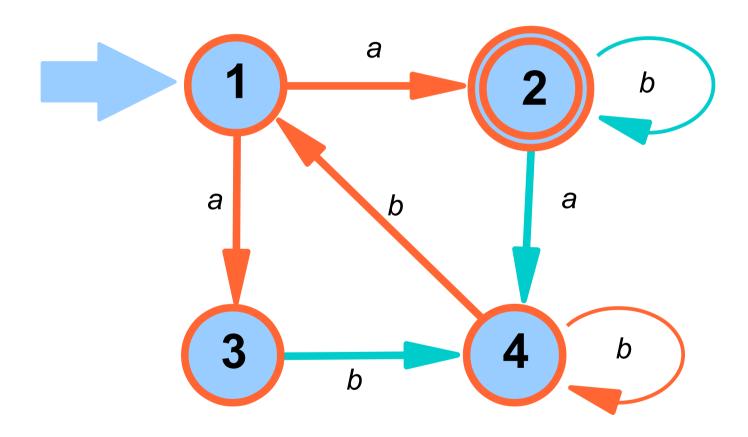






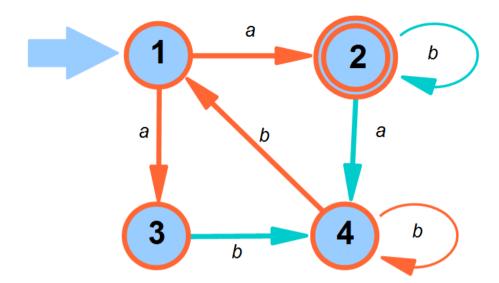
On obtient deux « chaînes » de lecture. L'une d'elle est acceptante donc « bba » est accepté.

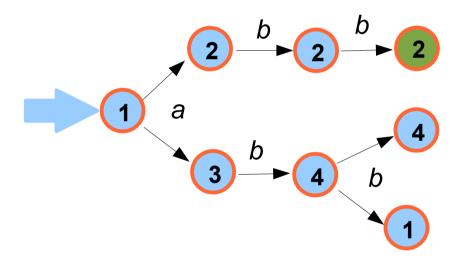
Ex2 : avec des transitions non déterministes



Ex2:

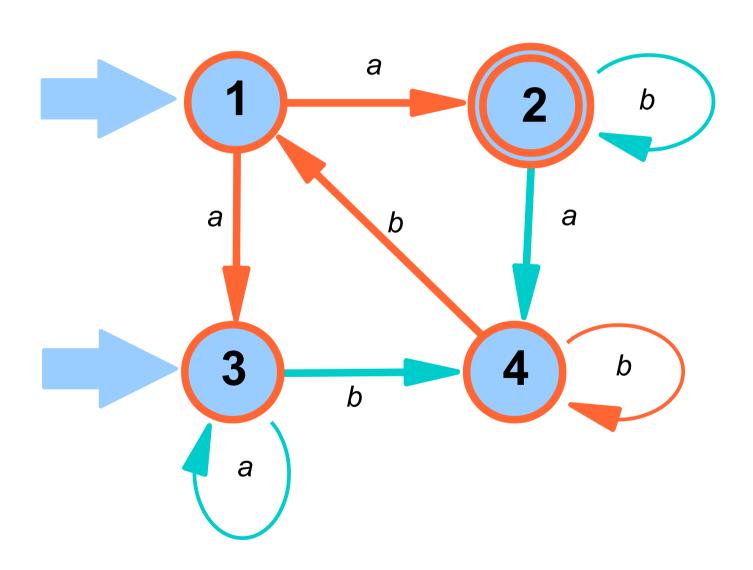
Lecture de « abb »



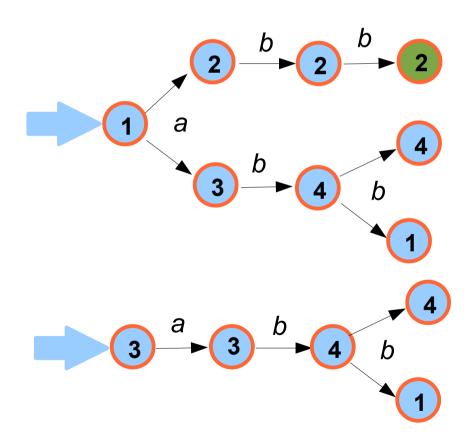


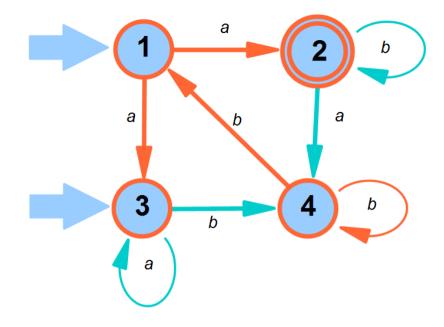
On obtient un « arbre » de lecture. Une feuille est acceptante donc « abb » est accepté.

Ex3 : Deux états initiaux plus des transitions non déterministes



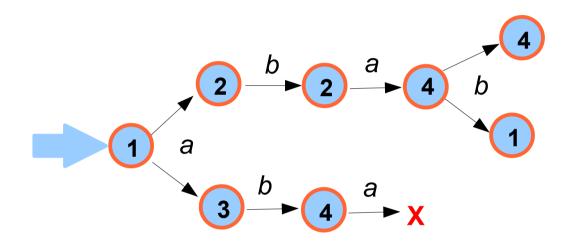
Ex3: Lecture de « abb »

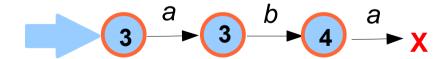


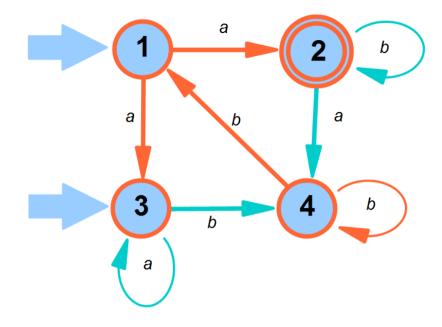


On obtient une «forêt» de lecture.
Une feuille est acceptante donc « abb » est accepté.

Ex4 : Lecture incomplète de « abab »



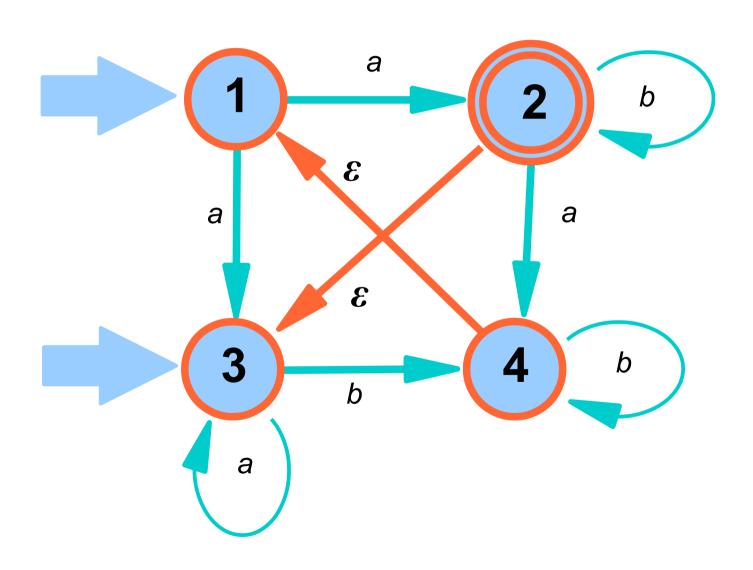




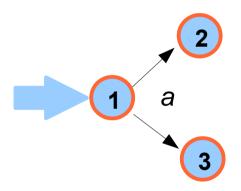
On obtient une «forêt» de lecture.

Toutes les lectures sont incomplètes ou refusantes, donc « abab » n'est pas reconnu.

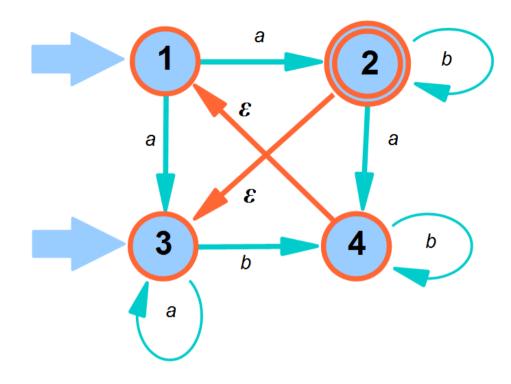
Ex5 : Deux états initiaux, des transitions non déterministes et des transitions spontanées.



Ex5: Lecture de « aba »

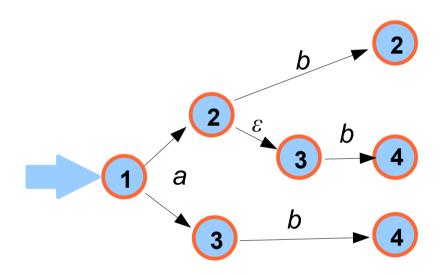


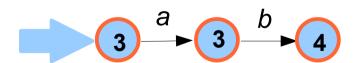


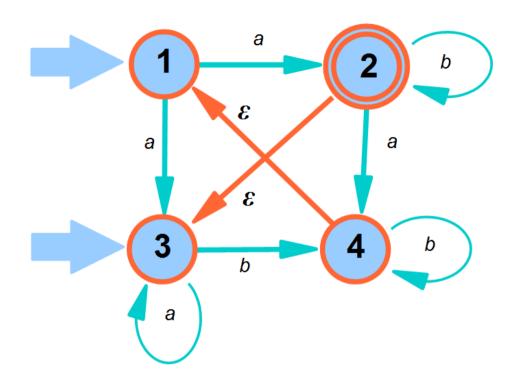


Lecture de « a »

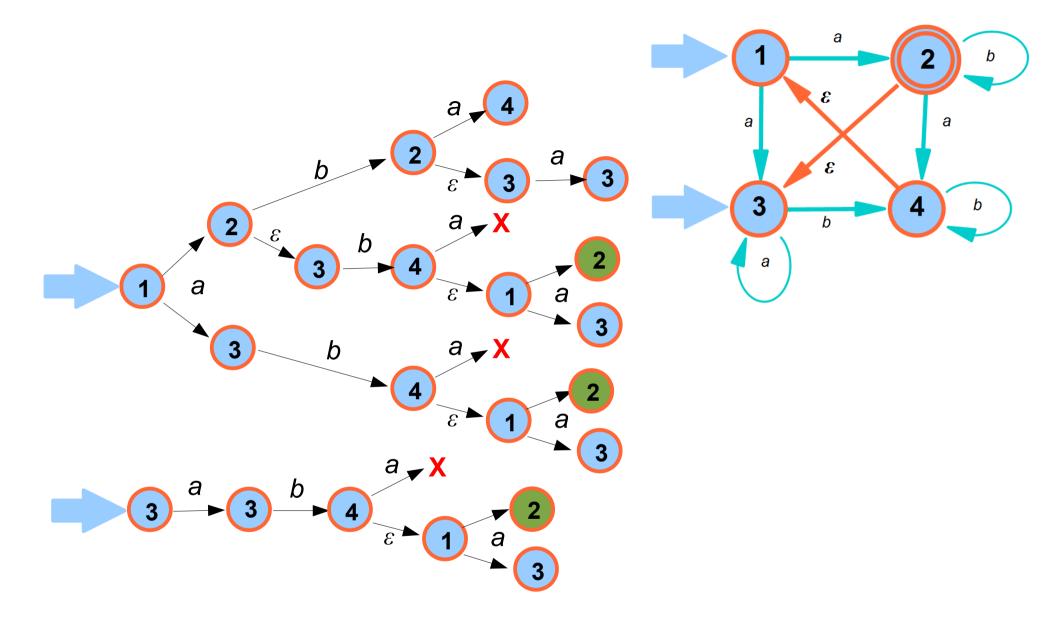
Ex5: Lecture de « aba »







Lecture de « b »



Lecture du dernier « a » de « aba » . Il existe des feuilles acceptantes donc « aba » est accepté.

Conclusions

- Le non déterminisme offre beaucoup de souplesse dans la construction des automates
- Mais il rend les lectures (donc la décision d'acceptation d'un mot) de plus en plus complexe.
- Les transitions spontanées peuvent même conduire à des lectures infinies.
- On doit donc les autoriser pour construire un automate, puis savoir les éliminer pour rendre les décisions plus efficaces (donc en pratique, réduire les temps de compilation)