

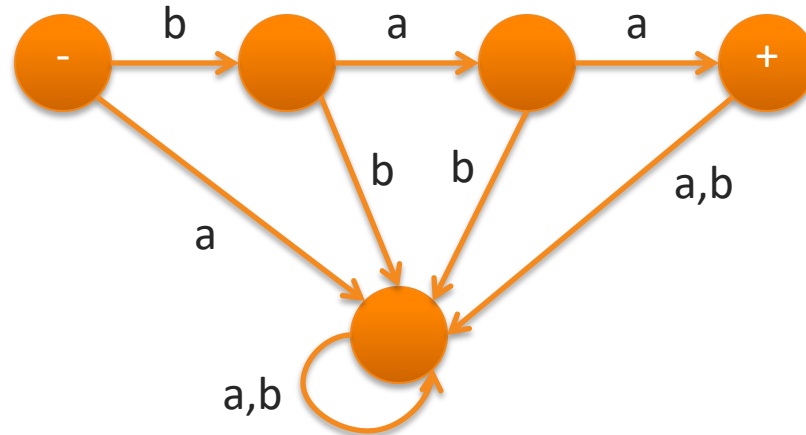


NGUYEN Thi Minh Tuyen

Théorie des automates et langages formels

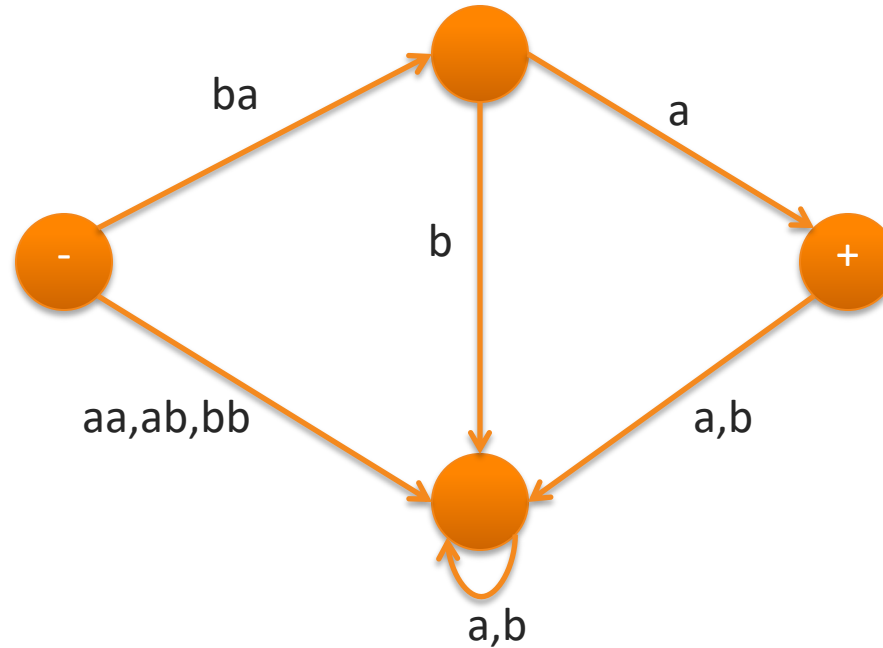
Graphes de transition

Exemple de l'automate fini



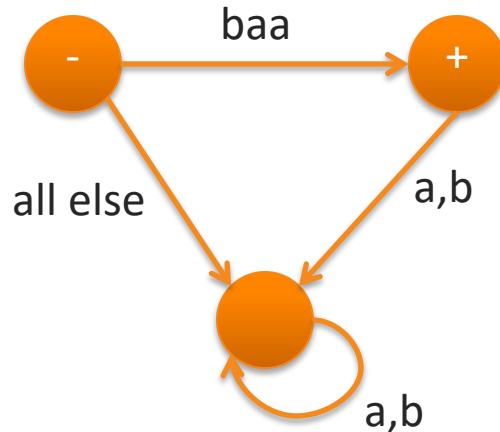
- Un automate: {baa}
- Le mot a? Le mot baabb?
- L'entrée échoue, ou la machine échoue sur l'entrée.
L'entrée est rejetée.

Une machine qui paraît être plus puissante

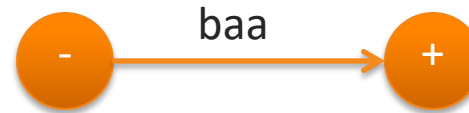


Un **graphe de transition** qui accepte le langage {**baa**}

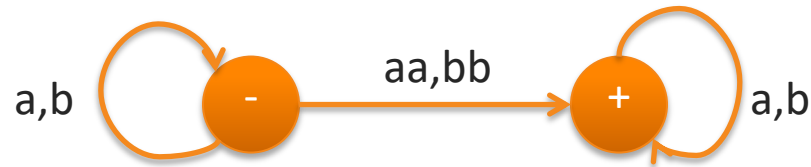
Une machine qui est plus puissante ...



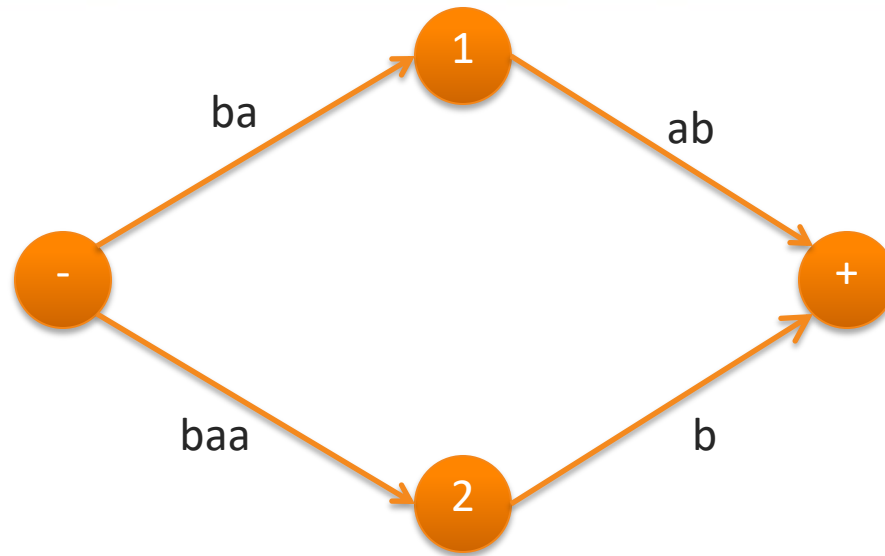
Deux autres graphes de transitions qui sont équivalents mais avec moins d'états



- Le mot **a**? Le mot **baabb**?
- L'entrée **gèle**. La machine **gèle**. L'entrée est **rejetée**.
(2 façons pour un mot d'être rejeté)



- baa?
- un choix, une décision
- 2 chemins possibles
 - $b \mid aa$ - accepté
 - $b \mid a \mid a$ - rejeté
- 1 possibilité de geler
 - $ba \mid a$ – rejeté
- La machine représente un langage L. $baa \in L$?
- Pour tout mot w , $w \in L$ s'il existe un chemin qui se termine dans un état final.



baab?

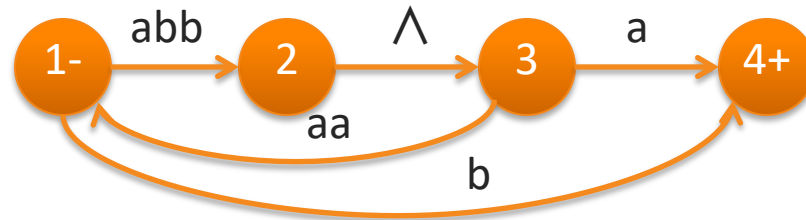
2 chemins possibles, les deux mènent à un état final.

Un **graphe de transition** est défini par:

1. Un **ensemble fini non vide d'états** avec un état désigné comme **l'état de départ** (ou initial) et quelques (peut-être aucun) états désignés comme **les états finaux** (ou **états acceptants**)
2. Un **alphabet Σ** des lettres d'entrées
3. Une **fonction de transition** qui fait correspondre à quelques paires (état, **mot**) un état. «étant dans un état et avec une entrée spécifique, cette fonction indique l'état (ou possiblement états) dans lequel on passe »

- Un **chemin réussi** est une suite d'arrêtes qui commence dans un état de départ et se termine dans un état final.
- La concaténation des mots qui étiquette les arrêtes d'un chemin réussi est un mot **accepté** par le graphe de transition.
- L'ensemble de tous les mots acceptés constitue le **langage** du graphe de transition.

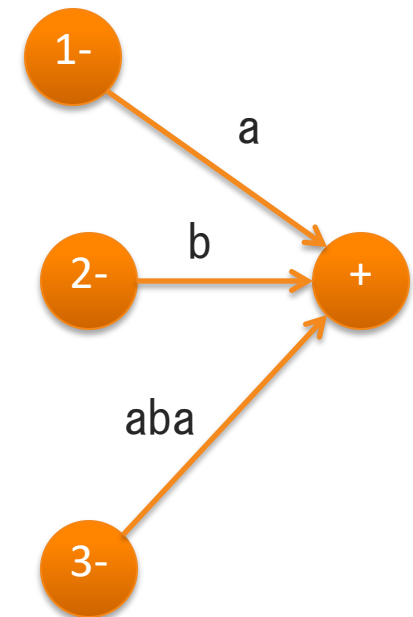
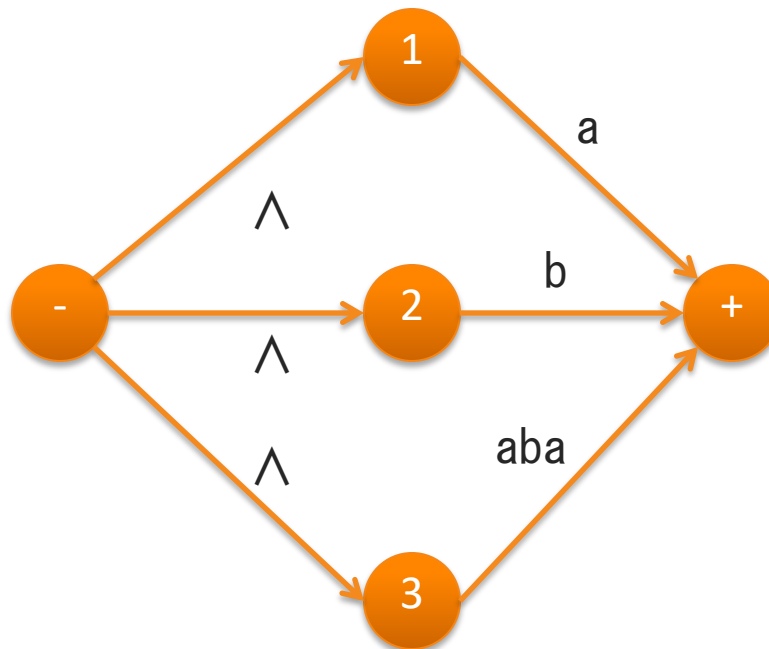
Exemple



abbaab



Par contre **abbab** gèle.



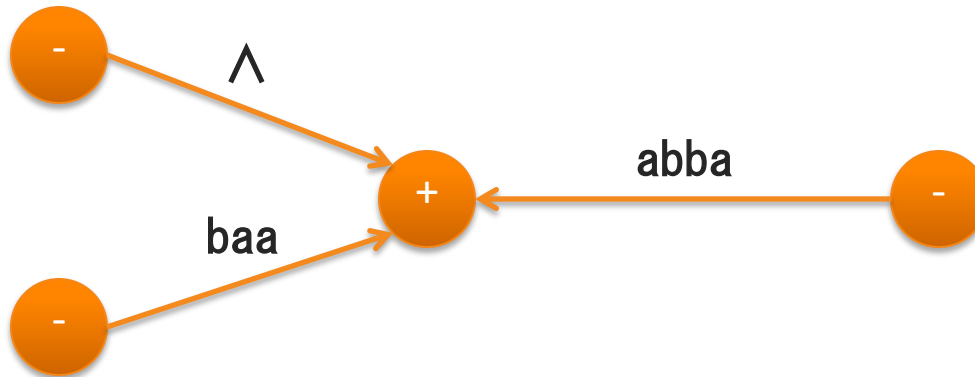
- Les deux machines sont clairement équivalentes.
- **Remarque**: Tout automate fini est aussi un graphe de transition.



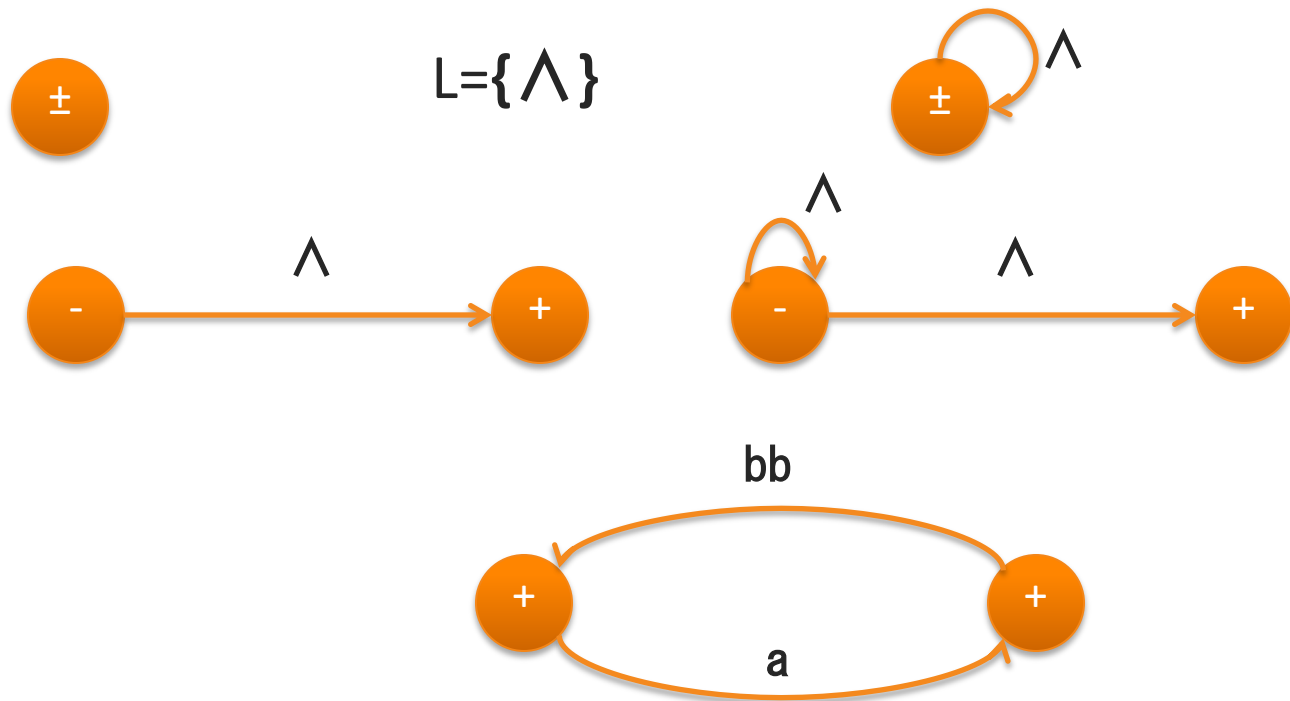
$L = \emptyset$



$L = \{\wedge\}$



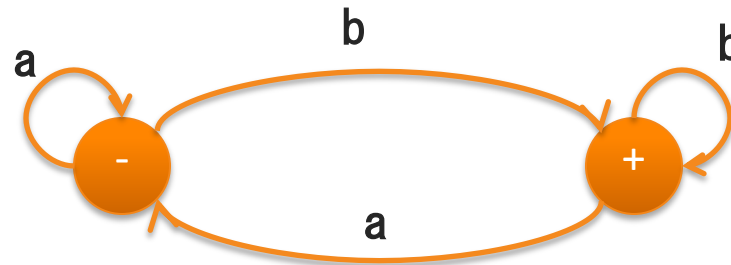
$L = \{\wedge, abba, baa\}$



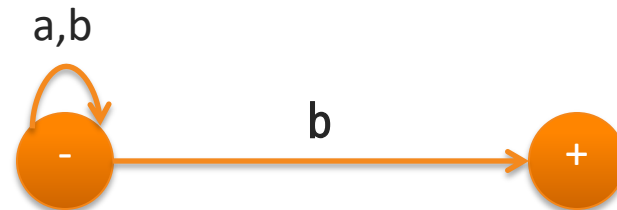
Exemple

Tous les mots qui se terminent par b:
 $(a+b)^*b$

Automate fini



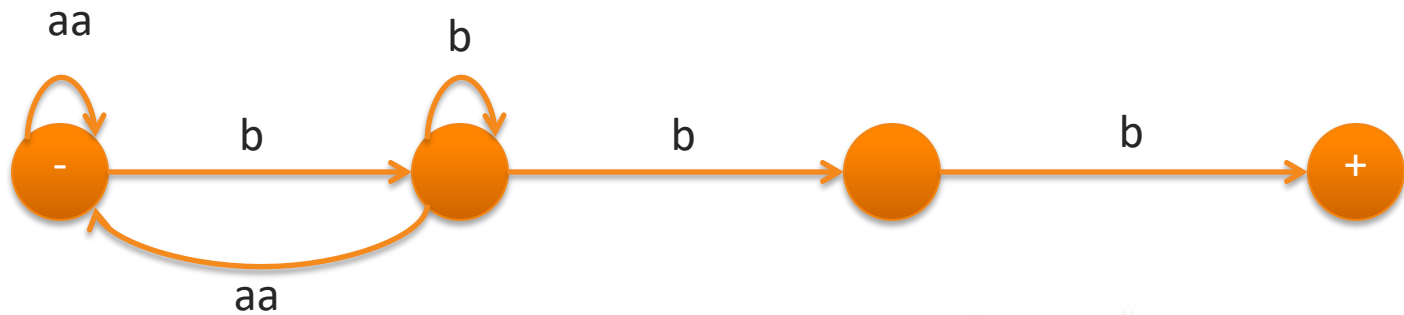
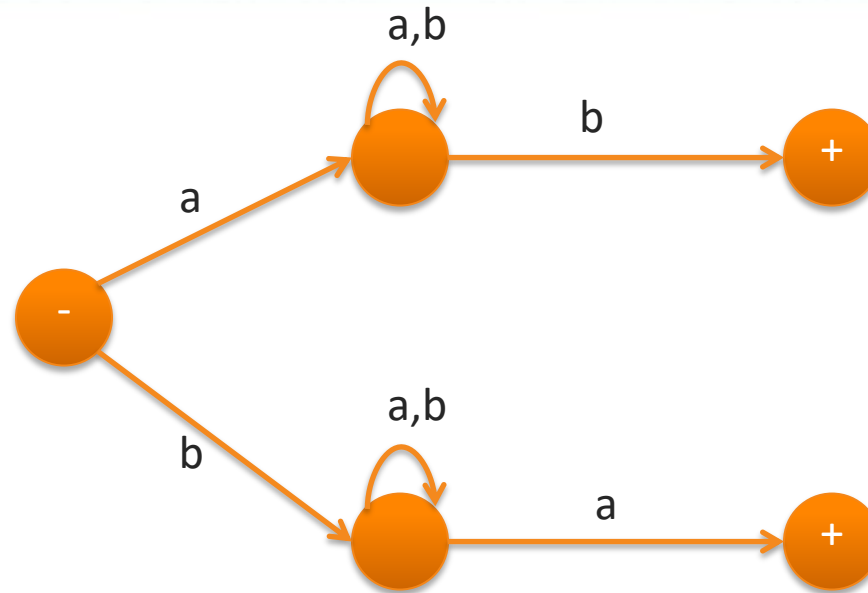
Graphe de transition



Il y a des mots qui peuvent échouer, geler, ou réussir:

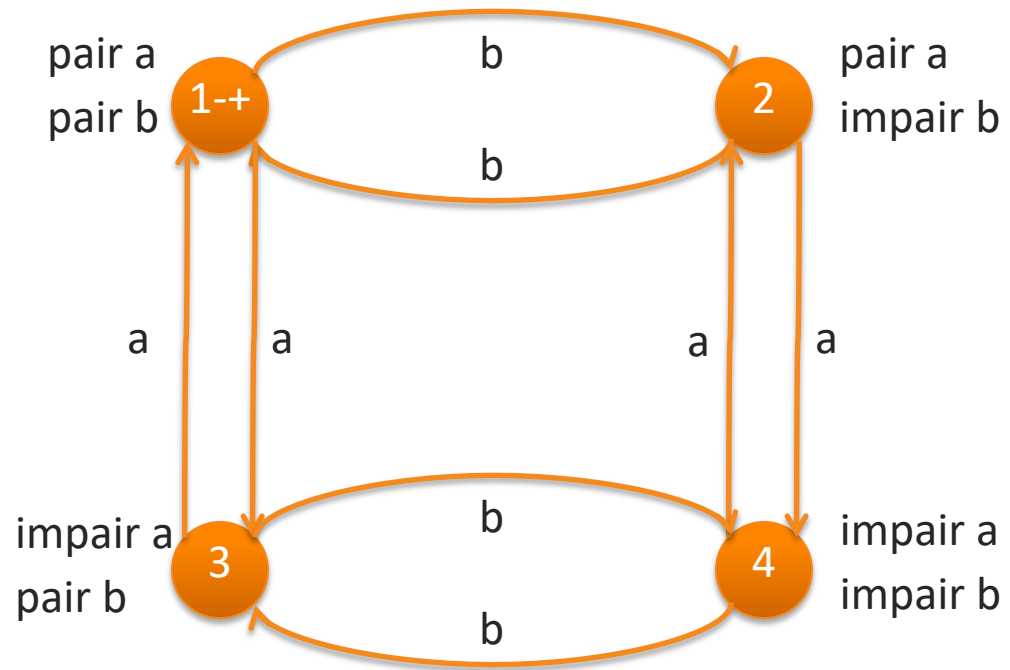
$abab$

Exemple

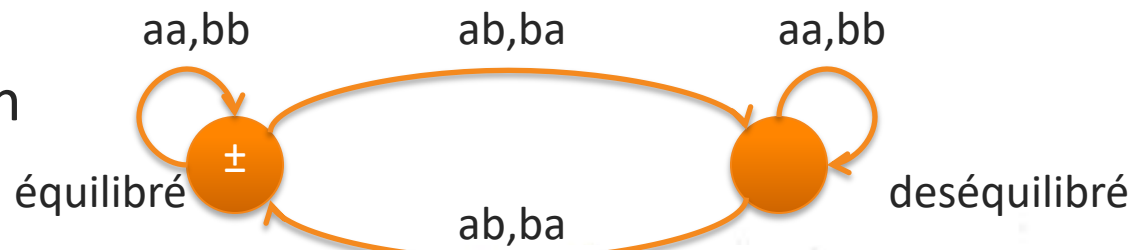


Exemple: PAIR-PAIR

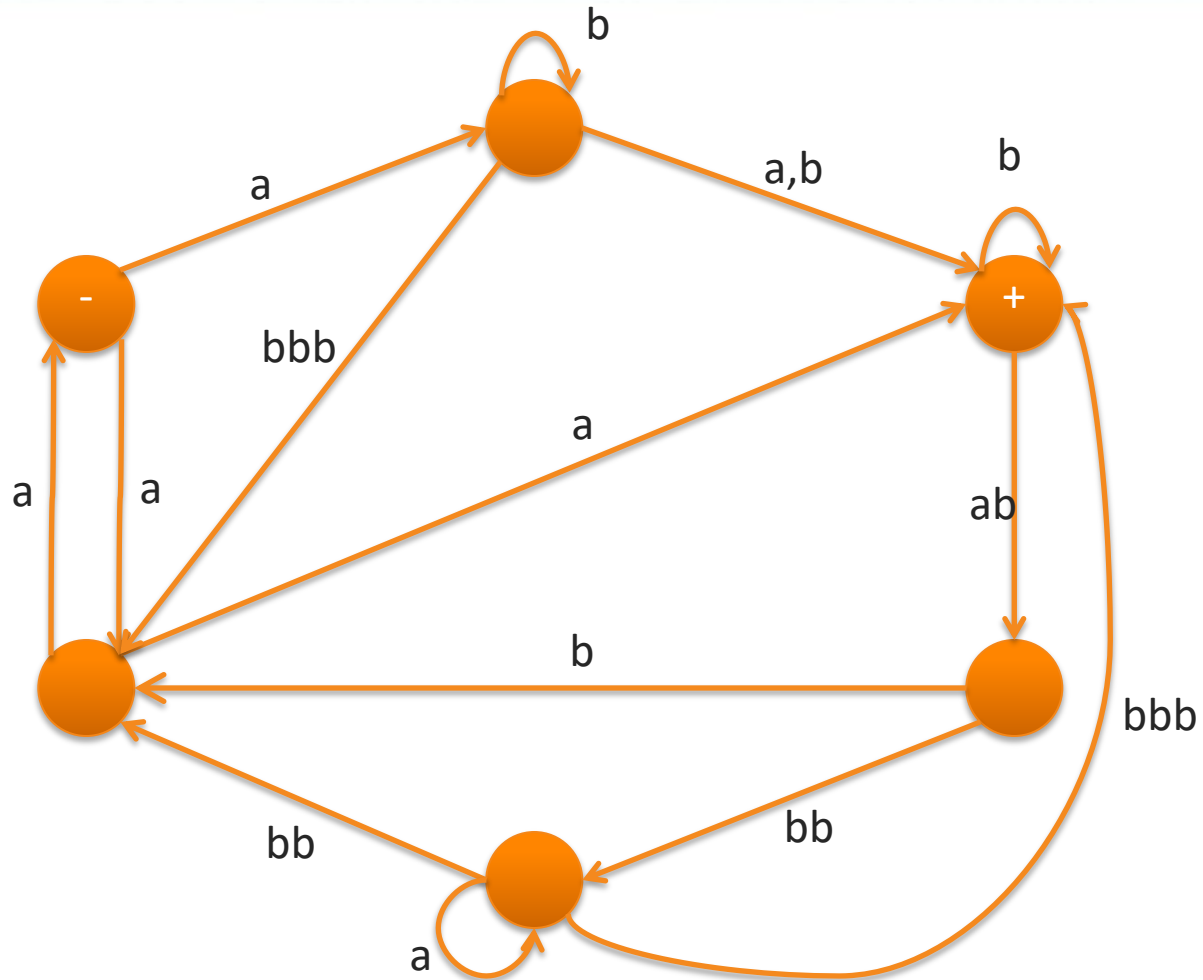
Automate fini



Graphe de transition

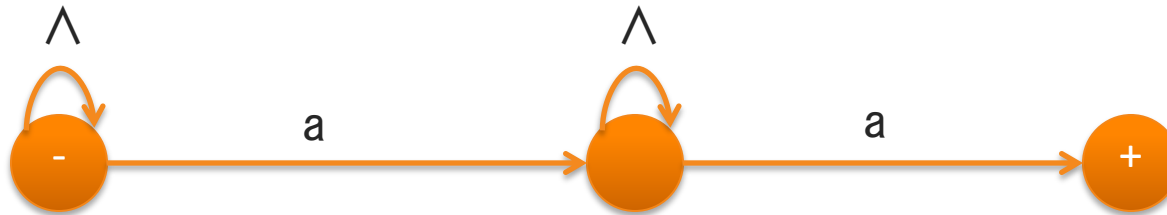


Exemple



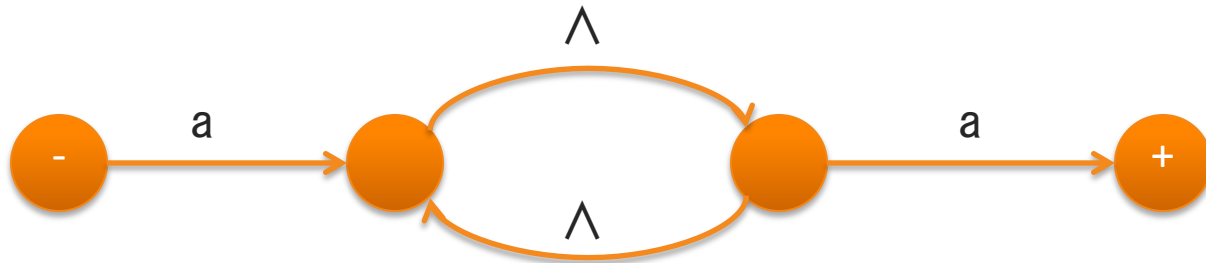
abbbabbbabba

Exemple

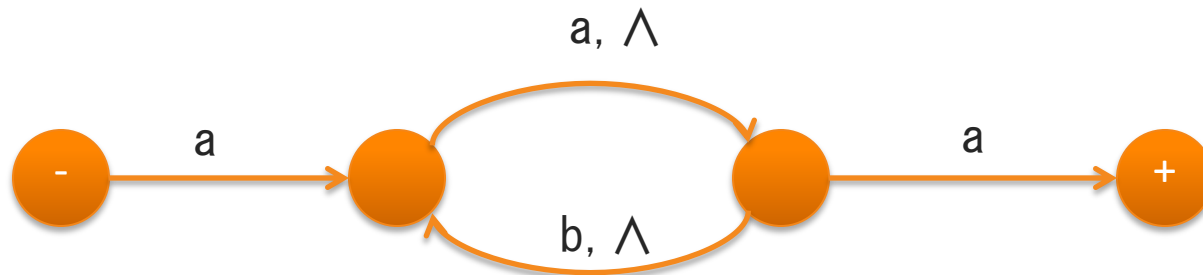


- Un nombre infini de chemins pour le mot **aa**
- Existe-t-il un algorithme pour déterminer si un graphe de transition accepte un mot?

Éliminer la transition \wedge



On peut éliminer la transition \wedge

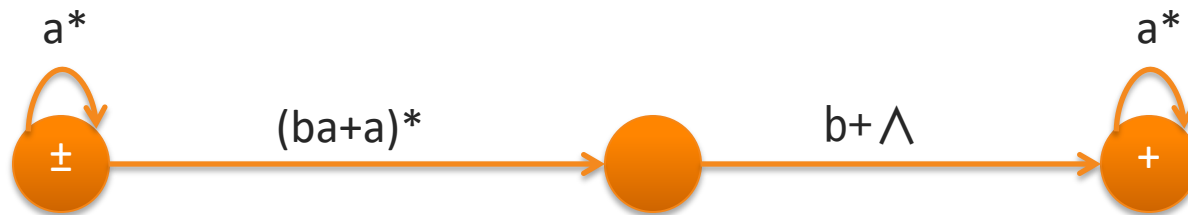


Mais pas dans cet exemple

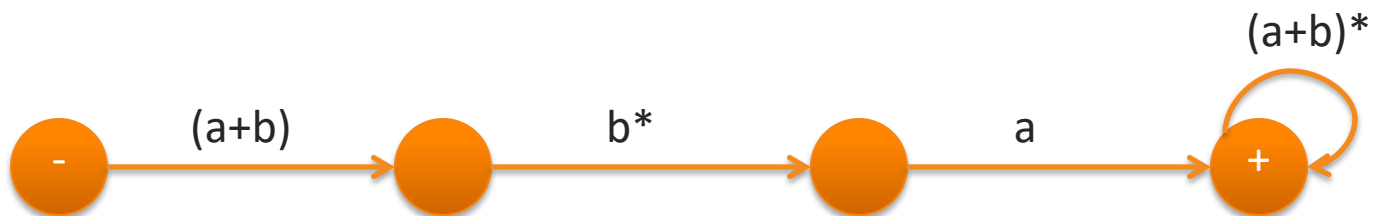
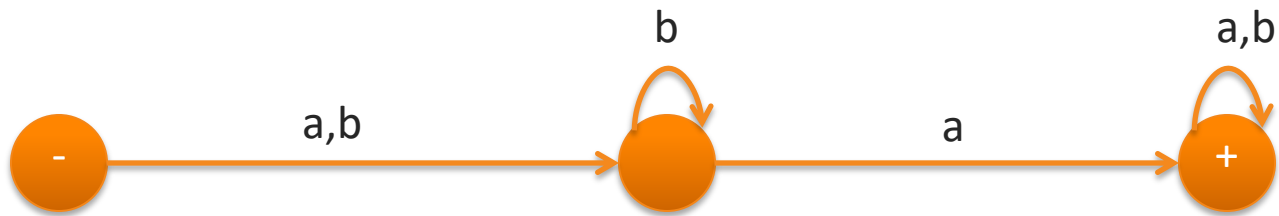
Un **graphe de transition** généralisé est défini par:

1. Un **ensemble fini non vide d'états** avec un état désigné comme l'**état de départ** (ou initial) et quelques (peut-être aucun) états désignés comme les **états finaux** (ou **états acceptants**)
2. Un **alphabet Σ** des lettres d'entrées
3. Une **fonction de transition** qui fait correspondre à quelques pairs (état, **expression régulière**) un état. «étant dans un état et avec une entrée spécifique, cette fonction indique l'état (ou possiblement états) dans lequel on passe »

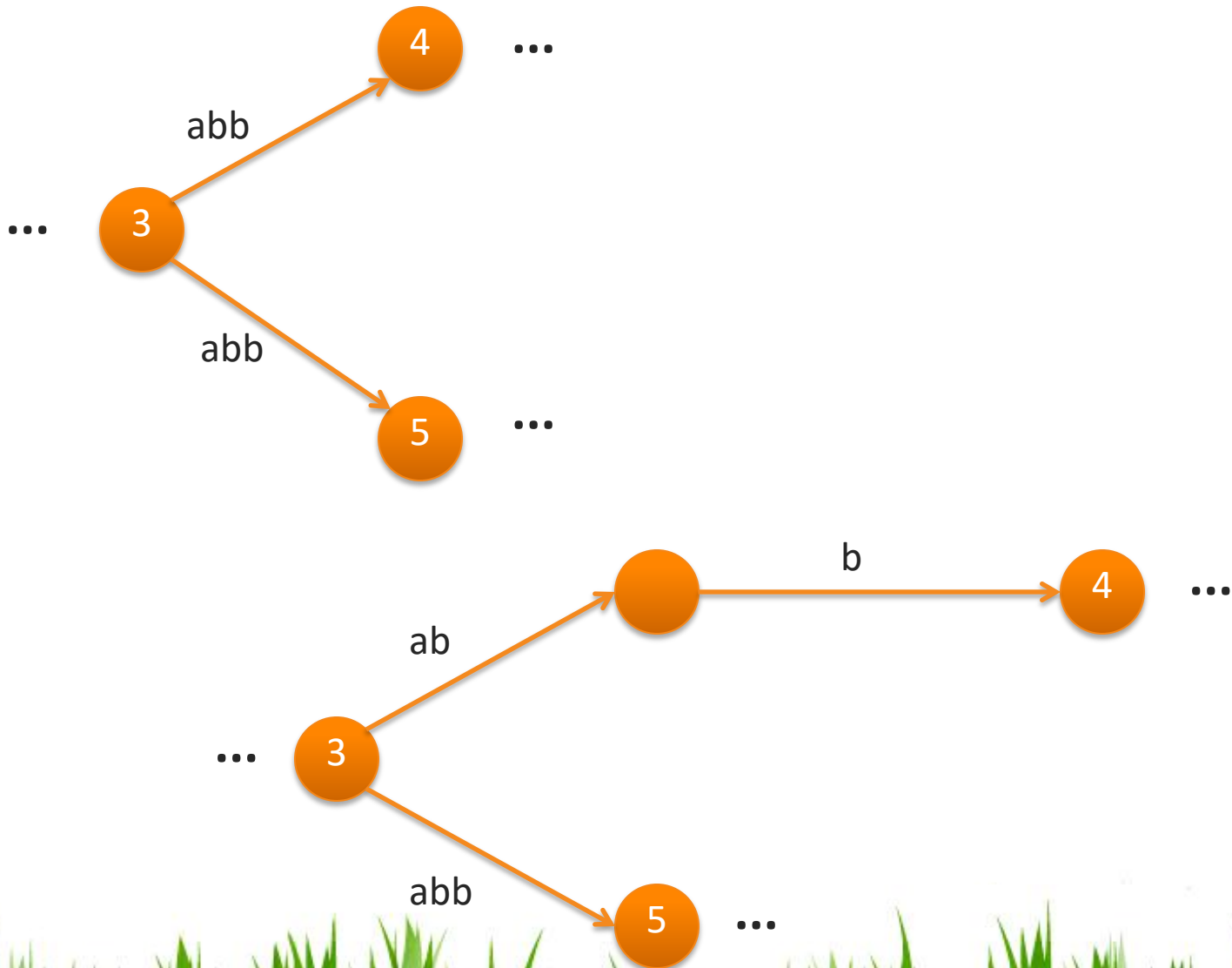
Les mots qui ne contiennent pas un double **b**:



Fermeture * et boucles

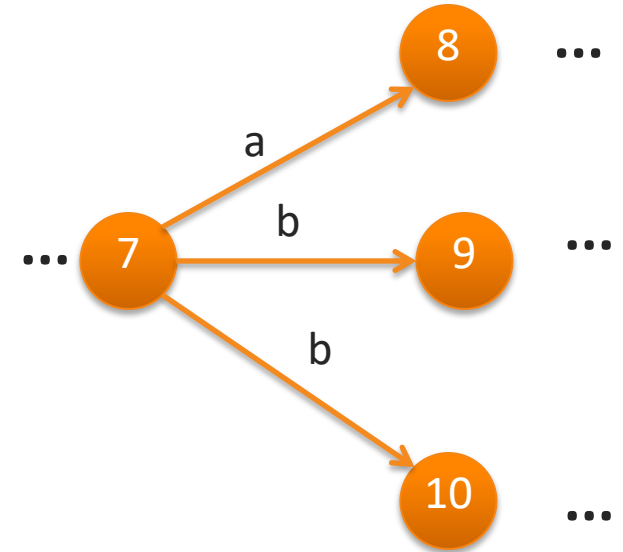
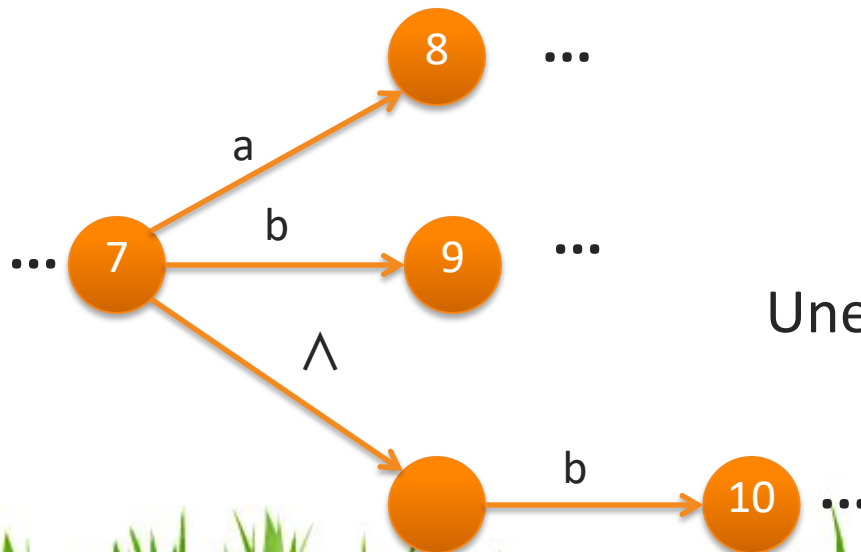


Des choix



Machine non déterministe

Des choix même si les arêtes sont étiquetées par une seule lettre.



Une machine non déterministe



Question?