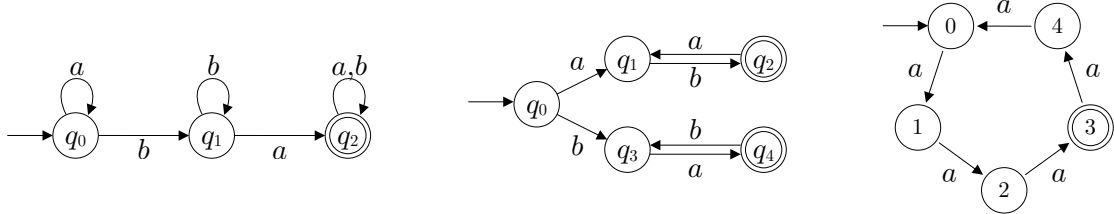


Sauf indication contraire, on se place sur l'alphabet  $\Sigma = \{a, b\}$ .

## Exercice 1. Exemples d'AFD

1. Quels sont les langages reconnus par les AFD suivants ?



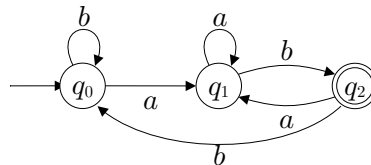
2. Donner un AFD reconnaissant :

- Le langage de tous les mots de longueur impaire.
- Le langage de tous les mots contenant au plus une occurrence de la lettre  $a$ .
- Le langage de tous les mots avec un nombre pair de  $a$ .
- Le langage de tous les mots  $u$  tels que  $|u|_a$  est pair et  $|u|_b$  est un multiple de 3.
- Le langage  $L = \{ab\}^* \cup \{aa\}^*$ .
- Le langage  $L = \{ab\}\Sigma^* \cup \{ba\}\Sigma^*$ .
- Le langage de tous les mots comptant au moins deux occurrences de leur dernière lettre.
- Le langage de tous les mots  $u \in \{a, b\}^*$  tels que tout facteur de longueur 4 de  $u$  a pour facteur  $abb$ .

## Exercice 2. Standardisation d'AFD

Un AFD est dit **standard** s'il ne contient pas de transition vers l'état initial.

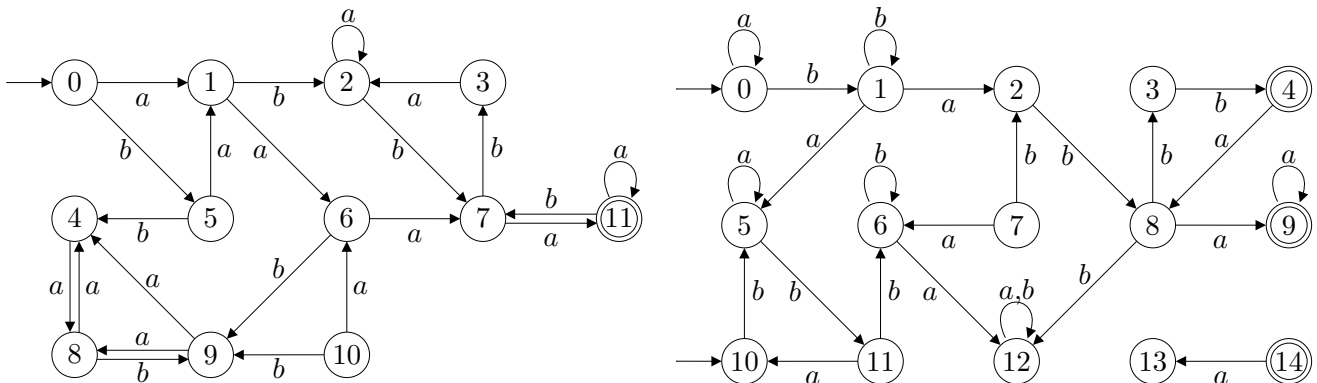
1. Construire un automate standard reconnaissant le même langage que :



2. Soit  $L$  un langage reconnaissable. Construire un automate standard reconnaissant  $L$ .

## Exercice 3. Émondage

Émonder les deux AFD :

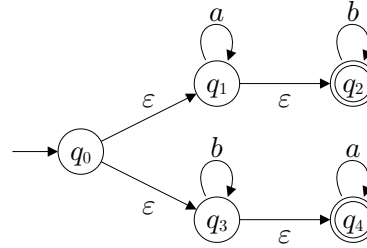
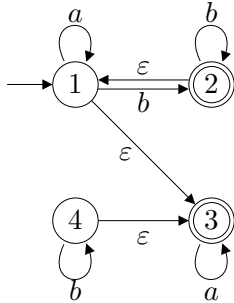


## Exercice 4. AFD avec un seul état final

Trouver un langage reconnaissable ne pouvant pas être reconnu par un AFD avec un seul état acceptant. Justifier

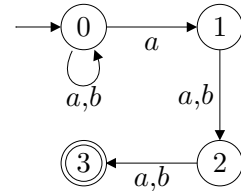
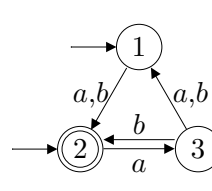
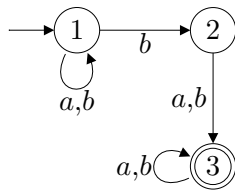
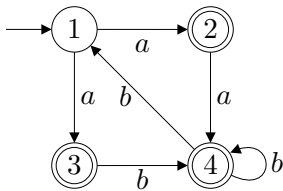
## Exercice 5. Élimination des $\varepsilon$ -transitions

Pour chaque automate, construire un AFND sans  $\varepsilon$ -transition qui reconnaît le même langage :



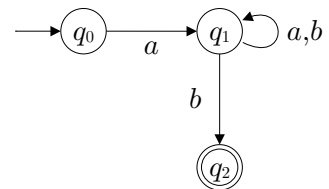
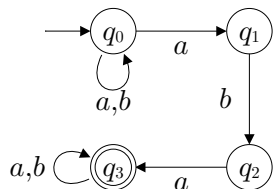
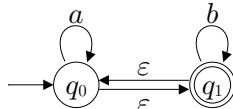
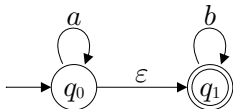
## Exercice 6. Déterminisation d'AFND

Déterminiser les automates :



## Exercice 7. Exemples d'AFND

- Quels sont les langages reconnus par les AFND suivants ?

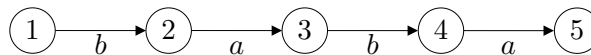


- Pour chaque langage, donner un AFND puis un AFD qui le reconnaît :

(a) Le langage  $\{a\}\{a,b\}^*\{a\}$ .

(b) Le langage de tous les mots comptant au moins deux occurrences de leur dernière lettre (il s'agit du même langage que dans la question 2g de l'exercice 1).

- Soit  $u = baba$  et  $A$  l'automate :



Pour chaque langage ci-dessous, donner un AFND qui le reconnaît. Les AFND doivent être obtenus à partir de  $A$  en choisissant un ou plusieurs états initiaux, un ou plusieurs états finaux et en ajoutant éventuellement des transitions.

(a) L'ensemble des préfixes de  $u$ .

(b) L'ensemble des suffixes de  $u$ .

(c) L'ensemble des facteurs de  $u$ .

(d) L'ensemble des sous-mots de  $u$ .

- Déterminiser les AFND de la question précédente.

5. Pour chaque langage, donner un AFND qui le reconnaît :
- (a) L'ensemble des mots ayant pour facteur au moins un élément de  $\{ab, aaba, baa\}$ .
  - (b) L'ensemble des mots  $u \in \{a, b, c, d\}^+$  tels que la dernière lettre de  $u$  apparaît exactement une fois dans  $u$ .
  - (c) L'ensemble des mots de la forme  $uv$  où  $u$  contient un nombre pair de  $a$  et  $v \in \{aba\}\{a, b\}^* \cup \{a, b\}^*\{bba\}$ .

## Exercice 8. Langage singleton

1. Soit  $A = (Q, I, F, \delta)$  un AFND tel que  $\mathcal{L}(A) \neq \emptyset$ . Montrer qu'il existe  $u \in \mathcal{L}(A)$  tel que  $|u| \leq \text{card}(Q) - 1$ .
2. Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $u \in \Sigma^n$  et  $L = \{u\}$ .
  - (a) Montrer que  $L$  est reconnu par un AFD ayant  $n + 1$  état.
  - (b) Montrer qu'aucun AFND avec moins de  $n$  états ne peut reconnaître  $L$ .

## Exercice 9. Écriture binaire

Soit  $\Sigma = \{0, 1\}$ . Pour tout mot  $u = u_1 \dots u_n$ , on note  $b_1(u)$  et  $b_2(u)$  les entiers :

$$b_1(u) = \sum_{i=1}^n u_i 2^{n-i} \qquad b_2(u) = \sum_{i=1}^n u_i 2^{i-1}$$

En d'autres termes,  $u$  est l'écriture en base 2 de  $b_1(u)$  (resp.  $b_2(u)$ ) en commençant par le bit de poids fort (resp. de poids faible). Par exemple :

| $u$      | $\varepsilon$ | 0 | 10 | 01001 | 011001010 |
|----------|---------------|---|----|-------|-----------|
| $b_1(u)$ | 0             | 0 | 2  | 9     | 202       |
| $b_2(u)$ | 0             | 0 | 1  | 18    | 166       |

Pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ , on définit :

$$A_k = \{u \in \Sigma^* : b_1(u) \text{ est divisible par } k\} \qquad B_k = \{u \in \Sigma^* : b_2(u) \text{ est divisible par } k\}$$

1. Construire des AFD pour reconnaître  $A_2, A_3, A_4, B_2, B_3, B_4$ .
2. Montrer que le langage  $A_k$  est reconnaissable pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ . Justifier.
3. Montrer que le langage  $B_k$  est reconnaissable pour tout  $k \in \mathbb{N}^*$ . Justifier.

## Exercice 10. Facteurs, sous-mots et préfixes

1. Pour chaque langage, donner un AFD qui le reconnaît :
  - (a) Le langage de tous les mots ayant  $aab$  pour sous-mot.
  - (b) Le langage de tous les mots ayant  $aab$  pour facteur.

Pour tout  $u \in \Sigma^*$ , on note  $\text{pref}(u)$  l'ensemble des préfixes de  $u$  et  $A(u)$  l'AFD  $(Q, q_0, F, \delta)$  où :

$$Q = \text{pref}(u) \qquad q_0 = \varepsilon \qquad F = \{u\}$$

et pour tout  $v \in Q$  et  $a \in \Sigma$ ,  $\delta(v, a)$  est le plus long suffixe de  $va$  appartenant à  $Q$ .

2. Construire  $A(abaca)$  dans le cas où  $\Sigma = \{a, b, c\}$ .
3. Soit  $u \in \Sigma^*$ . Déterminer  $\mathcal{L}(A(u))$ . Justifier.
4. Soit  $u \in \Sigma^*$ . Définir un AFD qui reconnaît les mots dont  $u$  est un facteur.