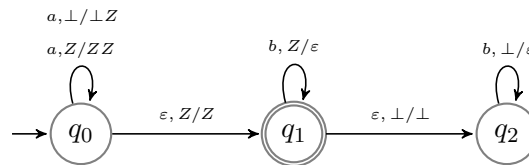


## TD n°10

### Automates à pile et grammaires algébriques

**Exercice 1 (Échauffement et rappel des notions de base)** On considère l'automate à pile  $\mathcal{A} = (\Sigma, Q, q_0, \Gamma, \perp, \delta)$  avec l'alphabet d'entrée  $\Sigma = \{a, b\}$  ; l'ensemble d'états  $Q = \{q_0, q_1, q_2\}$ , l'état initial  $q_0$ , l'alphabet de pile  $\Gamma = \{\perp, Z\}$ , le symbole de pile initial  $\perp$ , l'ensemble d'états acceptants  $F = \{q_1\}$ , et la relation de transition  $\delta \subseteq Q \times (\Sigma \cup \{\varepsilon\}) \times \Gamma \times Q \times \Gamma^*$  représentée par le diagramme suivant :



Par exemple, l'étiquette  $a, \perp / Z\perp$  sur la flèche de  $q_0$  à  $q_0$  signifie que, dans l'état  $q_0$ , si le symbole au sommet de la pile est un  $\perp$  et le symbole lu dans le mot d'entrée est un  $a$ , alors l'automate peut rester dans l'état  $q_0$  et remplacer le symbole  $\perp$  au sommet de la pile par le mot  $\perp Z$  (écrit du bas vers le haut). Cela revient donc à empiler un  $Z$ .

1. Lesquels des mots suivants sont acceptés par pile vide ? d'acceptation ?

$\varepsilon, \quad a, \quad b, \quad aa, \quad ab, \quad ba, \quad bb, \quad aab, \quad abb, \quad aabb, \quad aabb$

2. Quel est le langage  $L_\varepsilon(\mathcal{A})$  reconnu par  $\mathcal{A}$  en mode d'acceptation par pile vide ?

3. Quel est le langage  $L(\mathcal{A})$  reconnu par  $\mathcal{A}$  en mode d'acceptation par états d'acceptation ?

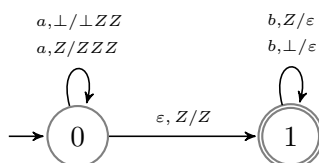
Justifiez vos réponses.

**Exercice 2 (Des langages aux automates)** Pour chacun des langages suivants, construisez un automate à pile qui le reconnaît (dans le mode d'acceptation de votre choix).

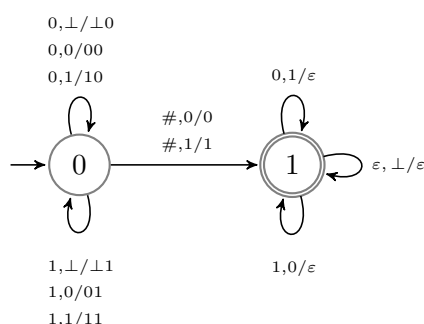
- $L_1 = \{a^n b^p c^p d^n \mid n, p \geq 0\}$
- $L_2 = \{a^n b^p \mid n, p \geq 0 \wedge n \neq p\}$
- $L_3 = \left\{ w \in \left\{ \left( \right), \left[ \right] \right\}^* \mid w \text{ est bien parenthésé} \right\}$
- $L_4 = \left\{ w \in \left\{ \left( \right), \left[ \right], \left\{ \right\}, \left] \right\}^* \mid w \text{ est bien parenthésé} \right\}$
- $L_5 = \{w \in A^* \mid |w|_a = |w|_b\}$

**Exercice 3 (Des automates aux langages)** Pour chacun des automates à pile suivants, décrivez le langage qu'il reconnaît, en mode d'acceptation par états d'acceptation et en mode d'acceptation par pile vide.

—  $\mathcal{A}_1 = \langle \{a, b\}, \{0, 1\}, 0, \{\perp, Z\}, \perp, \delta, \{1\} \rangle$  décrit par :



—  $\mathcal{A}_2 = \langle \{0, 1, \#\}, \{0, 1\}, 0, \{\perp, 0, 1\}, \perp, \delta, \{1\} \rangle$  décrit par :



#### Exercice 4

1. Construisez l'automate à pile avec acceptation par pile vide pour la grammaire suivante :

$$A \rightarrow aA \mid b$$

Analysez le mot  $aaab$ . Cet automate est-il déterministe ?

2. Faites de même avec la grammaire

$$A \rightarrow Aa \mid b$$

Analysez le mot  $baaa$  et répondez à la même question.

**Exercice 5** Transformez l'automate à pile  $\mathcal{A}_1$  avec acceptation par pile vide de l'exercice 3 en un automate à pile avec acceptation par état acceptant qui reconnaît le même langage.