

## TD Automates à piles

Olivier Raynaud (raynaud@isima.fr)

**Question 1.** Montrer que le langage  $a^n b^n$  (pour  $n \geq 1$ ) n'est pas rationnel. Concevoir un automate à pile qui reconnaît ce langage.

**Question 2.** Montrer que le langage composé des palindromes impaires sur l'alphabet  $\{a, b, X\}$ , avec un seul 'X' en position centrale n'est pas rationnel. Concevoir un automate à pile qui reconnaît ce langage.

**Question 3.** Montrer que le langage composé des palindromes non vides sur l'alphabet  $\{a, b\}$  n'est pas rationnel. Concevoir un automate à pile qui reconnaît ce langage.

**Question 4.** Concevoir un automate à pile reconnaissant le langage des mots sur  $\{a, b\}$  formés de  $n$  occurrences de 'a' ou de 'b' suivies de  $n$  occurrences de 'a'.

**Question 5.** Montrer que le langage des mots composés avec autant de 'a' que de 'b' n'est pas rationnel. Concevoir un automate à pile qui reconnaît ce langage.

**Question 6.** Concevoir un automate à pile qui reconnaît le langage  $\{a^i b^j c^k \mid i = j \text{ ou } j = k\}$ .

**Question 7.** Montrer que le langage des chaînes sur  $\{0, 1\}$  contenant deux fois plus de 1 que de 0 n'est pas rationnel; Concevoir un automate à pile qui le reconnaît.

**Question 8.** Soit un mot  $w$  sur  $\{0, 1\}$ , concevoir un automate à pile qui imprime le plus long des deux premiers facteurs de  $w$  composés uniquement de 1.

**Question 9.** Soit un mot  $w$  sur  $\{0, 1\}$ , concevoir un automate à pile qui, lorsqu'il accepte un mot, a imprimé le plus long préfixe  $\alpha$  tel que  $w = \alpha\beta\gamma$  avec  $\alpha\gamma$  formant un palindrome et  $|\alpha| = |\gamma|$ .

**Question 10.** Concevoir un automate à pile qui reconnaît le langage des chaînes sur l'alphabet  $\{0, 1\}$  n'ayant aucun préfixe contenant plus de 1 que de 0.

**Question 11.** Concevoir un automate à pile qui reconnaît le langage  $\{a^n b^m c^m d^{2n} \mid n \geq 0, m > 0\}$  sur  $\Sigma = \{a, b, c, d\}$ .

**Question 12.** Donner des automates à piles pour chacun des langages suivants :

- $L_1 = \{a^p b^q \mid 0 < q \leq p\}$ . Peut-on concevoir un automate déterministe ?
- $L_2 = L_{pal} = \{xx^R \mid x \in \{a, b\}^*\}$  ;
- $L_3 = \bar{L}_{pal}$  ;
- $L_4 = \bar{L}_{copie}$  où  $L_{copie} = \{xx \mid x \in \{a, b\}^*\}$  ;
- $L_5 = L(\mathcal{G})$  avec  $\mathcal{G}$  la grammaire ayant pour alphabet terminal  $\{d, n, v, p\}$ , pour alphabet non terminal  $\{S, N, V, P\}$  et pour règles :  $\{S \rightarrow NV ; N \rightarrow dn \mid NP ; V \rightarrow v \mid VN \mid VP, P \rightarrow pN\}$

## Références