

Construire les automates à pile qui acceptent par état final les langages suivants :

1. $L_1 = \{a^n b^m c^n / n, m \geq 0\}$
2. $L_2 = \{a^n b^m / n > m \geq 0\}$
3. $L_3 = \{a^{2n} b^n / n \geq 0\}$
4. $L_4 = \{a^n b^{2m} / n \geq m\}$
5. $L_5 = \{wcw^R / w \in \{a, b\}^*\}$
6. $L_6 = \{a^n b^m c^p / n = m + p \text{ et } n, m, p \geq 0\}$
7. $L_7 = \{a^k b^j c^m / m \geq k + j, k \geq 0 \text{ et } j \geq 2\}$
8. $L_8 = \{w^R cu / w, u \in \{a, b\}^* \text{ et } u \text{ est un facteur gauche de } w\}$
9. $L_9 = \{a^{2n} w b^m / n, m \geq 0, w \in \{0, 1\}^* \text{ et } |w| = n + 2m\}$
10. $L_{10} = \{a^n b^{2n} / n \geq 0\}$.
11. $L_{11} = \{ww^R / w \in \{a, b\}^*\}$

Exercice 2

Soit la grammaire $G = (\{if, then, else, e, i\}, \{I\}, I, P)$ où P est donné par :

$I \rightarrow if\ e\ then\ I\ else\ I\ /\ if\ e\ then\ I\ /\ i$

1. Montrer que le mot « if e then if e then i else i » possède deux :
 - a. Dérivations gauche
 - b. Dérivations droite
 - c. Arbres de dérivations
2. Cette grammaire est-elle ambiguë ?

Exercice 3

Soit la grammaire $G = (\{(,)\}, \{S\}, S, P)$ où P est donné par :

$S \rightarrow (S) / SS / \varepsilon$

Montrer que cette grammaire est ambiguë.