## 1 Grammaires non contextuelles

**Exercice 1.** Considérons la grammaire suivante sur l'alphabet  $\{x, y, +, -, *\}$ :

$$E \rightarrow +EE \mid *EE \mid -EE \mid x \mid y$$

- 1. Trouver les dérivations gauches (leftmost) et droites (rightmost) ainsi qu'un arbre de dérivation pour la chaîne +\*-xyxy.
- 2. Prouver que cette grammaire est non-ambiguë.
- 3. Trouver un automate à pile pour cette grammaire.

**Exercice 2.** En utilisant le lemme d'Ogden ou le lemme de pompage, montrer que les langages suivants ne sont pas algébriques :

- 1.  $\mathcal{L}_0 = \{a^i b^j c^k \mid i < j < k\}$
- 2.  $\mathcal{L}_1 = \{a^n b^n c^m \mid n \le m \le 2n\}$
- 3.  $\mathcal{L}_2 = \{a^{2^n} \mid n \in \mathbb{N}\}$
- 4.  $\mathcal{L}_3 = \{a^{n^2} \mid n \in \mathbb{N}\}$

## 2 Forme Normale de Chomsky (CNF)

**Definition 1.** On rappelle qu'une grammaire est sous forme normale de Chomsky quand toutes ses productions sont de la forme :

$$A \to BC$$
 ou  $A \to a$  ou  $S \to \epsilon$ 

avec  $B \neq S$  et  $C \neq S$  où S est le symbole initial.

**Exercice 3.** Soit  $G = (\Sigma, N, P, S)$  un grammaire algébrique. On suppose que S n'apparaît jamais à droite d'une règle de production, comment éliminer toutes les transitions  $A \to \epsilon$  (sauf éventuellement  $S \to \epsilon$ ) d'une grammaire?

**Exercice 4.** Proposer des règles pour transformer les productions suivantes en CNF (on suppose que S n'apparaît pas):

- 1.  $A \rightarrow bC$
- 2.  $A \rightarrow Bc$
- 3.  $A \rightarrow bc$
- 4.  $A \rightarrow BCD$
- 5.  $A \to \alpha_1 \alpha_2 \alpha_3$  avec  $\alpha_i \in \Sigma \cup N$
- 6.  $A \to \alpha_1 \dots \alpha_p$  avec  $p \ge 3$
- 7.  $A \rightarrow B$

**Exercice 5.** Proposer une grammaire CNF équivalente à la grammaire suivante :

**Exercice 6.** Proposer un algorithme de temps polynomial (en la taille cumulée du mot et de la grammaire) qui reconnaît si un mot appartient à une grammaire CNF.