

TD5 : Grammaires et Automates à pile

Corentin Ribeyre

17 février 2014

1. Trouver un automate à pile qui accepte le langage $\{w\bar{w} / w \in X^*\}$, où \bar{w} désigne le mot miroir de w .

$$S \rightarrow a$$

$$S \rightarrow aa$$

$$S \rightarrow b$$

$$S \rightarrow bb$$

$$S \rightarrow aSa$$

$$S \rightarrow bSb$$

2. Proposer un automate à pile pour la grammaire algébrique suivante :

3. Proposer un automate à pile pour le langage des mots sur $X = \{a, b\}$ qui contient autant d'occurrences de a que d'occurrences de b .

4. Décrire un automate à pile reconnaissant le langage $\{a^n b^{2n} \mid n \in \mathbb{N}\}$

5. Eliminer la récursivité gauche de la grammaire ETF.

$$E \rightarrow E + T \mid T$$

$$T \rightarrow T \times F \mid F$$

$$F \rightarrow (E) \mid a$$

6. Mettre sous forme normale de Greibach :

- (a) La grammaire suivante :

$$X_1 \rightarrow X_2 X_3$$

$$X_2 \rightarrow X_3 X_1 \mid b$$

$$X_3 \rightarrow X_1 X_2 \mid a$$

7. Après avoir enlevé les ε -productions de la grammaire suivante, mettez-la en forme normale de Chomsky :

$$S \rightarrow aSb \mid ABC$$

$$A \rightarrow BAc \mid CB \mid \varepsilon$$

$$B \rightarrow b$$

$$C \rightarrow cC \mid \varepsilon$$

8. Une grammaire algébrique $G = \langle X, V, S, P \rangle$ est dite *simple* si G vérifie les deux conditions :

– $P \subset V \times XV^*$

– $\forall A \in V, \forall x \in X, \forall u, u' \in V^*, ((A \rightarrow xu) \wedge (A \rightarrow xu') \Rightarrow (u = u'))$

Un langage algébrique est un *langage simple* s'il existe un grammaire simple qui l'engendre.

- (a) Trouver une grammaire simple pour le langage $\{a^n b^{n+1}, n \geq 0\}$

- (b) Trouver une grammaire simple pour le langage $\{a^n b^n, n > 0\}$

- (c) Montrer que la concaténation de deux langages simples est un langage simple. On demande une explication rigoureuse, pas nécessairement une démonstration mathématique.