

TD 2

Frédéric Blanqui

Exercice 39 Soit G la grammaire définie par les règles suivantes:

$$S \rightarrow ACA$$

$$A \rightarrow aAaD|B|C$$

$$B \rightarrow bB|b$$

$$C \rightarrow cS|\varepsilon$$

$$D \rightarrow \varepsilon$$

- (a) Calculez l'ensemble des non-terminaux effaçables.
- (b) Donnez une grammaire équivalente sans règles de la forme $X \rightarrow \varepsilon$ sauf $S \rightarrow \varepsilon$ si $\varepsilon \in L(G)$.
- (c) Éliminez les règles de la forme $X \rightarrow Y$ où X, Y sont des non-terminaux.
- (d) En déduire une grammaire propre équivalente.

Exercice 40 Nous allons calculer une grammaire réduite équivalente à:

$$S \rightarrow AC|BS|B$$

$$A \rightarrow aA|aF$$

$$B \rightarrow CF|b$$

$$C \rightarrow cC|D$$

$$D \rightarrow aD|BD|C$$

$$E \rightarrow aA|BSA$$

$$F \rightarrow bB|b$$

- (a) Calculez l'ensemble des non-terminaux productifs et éliminez les règles contenant un non-terminal improductif.
- (b) Calculez les non-terminaux accessibles et éliminez les règles contenant un non-terminal inaccessible.

Exercice 11 Une grammaire $(\Sigma, \mathcal{N}, \mathcal{R}, S)$ est en forme normale de Chomsky (FNC) si elle est propre et que toute règle autre que $S \rightarrow \varepsilon$ est de la forme $X \rightarrow a$ ou $X \rightarrow YZ$ avec $a \in \Sigma$ et $Y, Z \in \mathcal{N}$.

- (a) Montrer que toute grammaire propre peut être mise en FNC.

(b) Mettre la grammaire suivante en FNC:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow SaB|aB \\ B &\rightarrow bB|\varepsilon \end{aligned}$$

Exercice 38 Soit $\Sigma = \{(,)\}$ l'alphabet dont les lettres sont la parenthèse ouvrante et la parenthèse fermante. Soit A le langage engendré par les règles $S \rightarrow (S) \mid SS \mid \varepsilon$, et soit B le langage engendré par les règles $S \rightarrow (S)S \mid \varepsilon$.

- (a) Montrez que $B \subseteq A$.
 - (b) Montrez que B est stable par concaténation: si $u, v \in B$ alors $uv \in B$.
 - (c) En déduire que $A \subseteq B$.
-

Exercice 41 Montrez que $L = \{(a^m b^n)^2 \mid m, n \in \mathbb{N}\}$ n'est pas algébrique.

Exercice 44 Trouvez un automate reconnaissant le langage 0^*1^* .

Exercice 43 (a) Donnez un automate reconnaissant les entiers relatifs (en base 10) avec, au début éventuellement, un signe $+$ pour les entiers positifs ou nuls et des zéros inutiles. Ainsi, par exemple, $+02$ doit être accepté.

(b) Donnez un automate reconnaissant les nombres en virgule flottante avec exposants (e.g. $+020.13e+4$).

Exercice 6 L'interprétation dans \mathbb{N} d'un mot u sur l'alphabet $\Sigma = \{0, 1\}$, \bar{u} , est définie par récurrence sur la longueur de u ainsi: $\bar{\varepsilon} = 0$, $\overline{u0} = 2\bar{u}$ et $\overline{u1} = 2\bar{u} + 1$. Montrer que $\{u \in \Sigma^* \mid \exists k, \bar{u} = 3k\}$ est reconnaissable par un automate.