

Langages formels, calculabilité et complexité

TD3

13 octobre 2016

Exercice 1 Grammaire \rightarrow langage

Quels sont les langages engendrés par ces grammaires ? Justifier.

$$\begin{array}{ll}
 S & \rightarrow aSBC + aBC & bB & \rightarrow bb \\
 1. \quad CB & \rightarrow BC & bC & \rightarrow bc \\
 aB & \rightarrow ab & cC & \rightarrow cc
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll}
 S & \rightarrow CD & Ab & \rightarrow bA \\
 C & \rightarrow aCA + bCB & Ba & \rightarrow aB \\
 2. \quad AD & \rightarrow aD & Bb & \rightarrow bB \\
 BD & \rightarrow bD & C & \rightarrow \varepsilon \\
 Aa & \rightarrow aA & D & \rightarrow \varepsilon
 \end{array}$$

$$3. S \rightarrow aS + aSbS + \varepsilon$$

Exercice 2 Forme normale de Chomsky

Definition 1. *Grammaire CNF*

Une grammaire est sous Forme Normale de Chomsky (CNF) si toutes ses productions sont de la forme :

$$A \rightarrow BC \quad \text{ou} \quad A \rightarrow a$$

1. Proposer des transformations pour les règles suivantes afin de les mettre sous forme normale de Chomsky :
 - $A \rightarrow bC$
 - $A \rightarrow Bc$
 - $A \rightarrow bc$
 - $A \rightarrow BCD$
 - $A \rightarrow bCD$
 - $A \rightarrow \alpha_1\alpha_2\alpha_3$ avec $\alpha_i \in \Sigma \cup N$
 - $A \rightarrow \alpha_1 \dots \alpha_p, p \geq 3$
2. Soit $G = (\Sigma, N, P, S)$ une grammaire algébrique propre. Proposer un algorithme qui transforme G en G' une grammaire sous forme normale de Chomsky G' .
3. Soit $u \in \Sigma^+$, montrer par récurrence sur n que $\forall A \in N, A \vdash_G^n u \Rightarrow A \vdash_{G'}^* u$.
4. Soit $u \in \Sigma^+$, montrer par récurrence sur n que $\forall A \in N, A \vdash_{G'}^n u \Rightarrow A \vdash_G^* u$.

Exercice 3 Langage \rightarrow grammaire

Donner des grammaires engendrant les langages suivants. Justifier

1. $\{a^i b^j c^k, i > j\}$
2. $\{a^i b^j c^k, i \neq j\}$
3. $\{a^{2^n}, n \geq 0\}$
4. $\{a^{n^2}, n \geq 0\}$

Exercice 4 Lemme de l'étoile

Lemme 1. (de l'étoile)

Si L est un langage algébrique, alors il existe $N \in \mathbb{N}$ tel que $\forall u \in L, |u| \geq N \Rightarrow \exists x, v, y, w, z \in \Sigma^*, u = xvywz$
 et :

- $vw \neq \epsilon$,
- $|vyw| \leq N$,
- $\forall i \geq 0, xv^i y w^i z \in L$.

En utilisant le Lemme de l'étoile montrer que les langages suivants ne sont pas algébriques.

1. $\{a^i b^j c^k, i < j < k\}$
2. $\{a^n b^n c^m, n \leq m \leq 2n\}$
3. $\{a^{2^n}, n \geq 0\}$
4. $\{a^{n^2}, n \geq 0\}$