

Langages Formels - Grammaires

TD n°1

Isa Vialard
vialard@lmf.cnrs.fr

March 21, 2024

Exercice 1 :

Donner une grammaire produisant le langage des palindromes sur un alphabet Σ . Ce langage est-il algébrique ?

Exercice 2 :

Montrer que la famille des langages algébriques est fermée par :

1. union
2. image miroir
3. intersection avec un langage rationnel
4. morphisme

Exercice 3 :

Pour chacun des langages suivants, montrer qu'il est (ou qu'il n'est pas) contextuel:

- $L_1 = \{a^n b^n c^n | n > 0\}$
- $L_2 = \{a^n b^p c^n d^p | n, p > 0\}$
- $L_3 = \{a^i b^j c^k | 1 \leq i \leq j \leq k\}$

Exercice 4 : Langage généré par une Grammaire

Considérez la grammaire suivante :

$$S \rightarrow aXbS | bYaS$$

$$X \rightarrow aXbX | \varepsilon$$

$$Y \rightarrow bYaY | \varepsilon$$

1. Quel langage est produit à partir de X , de Y , de S ?
2. Donnez une grammaire plus simple reconnaissant le langage produit par S .
3. Quelle propriété reconnaît la grammaire de cet exercice ?

Contrôle continu

À rendre pour Jeudi 28/03 16h15.

Exercice 5 :

Donner les grammaires produisant les langages suivants :

1. $\mathcal{L}_1 = \{ a^i b^j : 1 \leq i \leq 2j - 1, 1 \leq j \}$
2. $\mathcal{L}_2 =$ l'ensemble des expressions arithmétiques correctement parenthésée sur l'alphabet $\{ 0, 1, (,), +, \cdot \}$ qui s'évalue à 2.
3. $L_3 = \{ a^{n^2} | n > 0 \}$

Attente de rédaction : lettres minuscules pour les lettres terminales, majuscules pour les non-terminales. Expliquer, soit pour chaque variable non terminale ce qu'elle fait (ex: la variable A sert de marqueur de fin de mot), soit pour chaque règle ce qu'elle fait (ex: cette règle sert à faire disparaître le A marqueur de fin de mot). Dans l'idéal donner des invariants (ex: il y a toujours autant de A et de a que de B et de b à chaque étape de la production. Éventuellement donner un exemple de production $S \rightarrow \dots \rightarrow^ u$ où vous indiquez précisément quelle règle est utilisée. Pas la peine de prouver plus que ça.*

Exercice 6 :

Donnez le langage engendré par la grammaire suivante:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow DTA|ab \\ T &\rightarrow DTa|Da \\ Da &\rightarrow abD \\ Db &\rightarrow bD \\ DA &\rightarrow Ab \\ A &\rightarrow a \end{aligned}$$

Même attente de rédaction : pas la peine de faire une preuve par double inclusion, montrez juste que vous avez compris comment fonctionne la grammaire.