

TD n°4

Langages algébriques et introduction à LL(1)

Dans tous les exercices de ce TD (sauf les deux premiers), les minuscules sont les terminaux, les majuscules sont les non-terminaux, et Z est l'axiome. Le $\$$ correspondra à la fin de fichier. L'axiome devra toujours avoir une unique règle du genre $Z \rightarrow S\$$.

Exercice 1 Montrer que chacun des langages suivants est algébrique en donnant une grammaire qui l'engendre :

- $L_1 = \{a^n b^m \mid n = 2m\}$;
- $L_2 = \{a^n b^m \mid n \neq 2m\}$;
- $L_3 = \{a^n b^m \mid n \leq m + 3\}$;
- $L_4 = \{a^n b^m \mid n \neq m - 1\}$;
- $L_5 = \{a^n b^m \mid \frac{n}{2} \leq m \leq \frac{3n}{2}\}$;

Rappel : Soit $G = (\Sigma, N, S, P)$ une grammaire. Un non-terminal $K \in N$ est dit :

- *productif* s'il existe $w \in \Sigma^*$ tel que $K \rightarrow^* w$.
- *accessible* s'il existe $\alpha, \beta \in (\Sigma \cup N)^*$ tels que $S \rightarrow^* \alpha K \beta$.

Une grammaire est *réduite* si tous ses non-terminaux sont accessibles et productifs.

Exercice 2 Réduire chacune des grammaires suivantes.

- | | |
|--------------------------------|--------------------------------------|
| 1. $S \rightarrow ABD \mid CA$ | 2. $S \rightarrow aAa$ |
| $A \rightarrow a$ | $A \rightarrow Sb \mid bCC \mid DaA$ |
| $B \rightarrow BC \mid AB$ | $C \rightarrow abb \mid DD$ |
| $C \rightarrow bB \mid c$ | $D \rightarrow aDA$ |
| $D \rightarrow d$ | $E \rightarrow aC$ |

Rappel : Soit $G = (\Sigma, N, S, P)$ une grammaire. Pour $\alpha \in (\Sigma \cup N)^*$, on définit :

$$\text{First}_1(\alpha) = \{c \in \Sigma \mid \exists w \in \Sigma^*, \alpha \rightarrow^* cw\}$$

Si la grammaire G n'a pas de règle de la forme $N \rightarrow \varepsilon$, alors G est LL(1) si et seulement si pour deux règles différentes $N \rightarrow \alpha$ et $N \rightarrow \beta$, on a toujours $\text{First}_1(\alpha) \cap \text{First}_1(\beta) = \emptyset$.

Exercice 3 Soit la grammaire suivante, définie sur le vocabulaire terminal $\{b, e, i, ;, \$\}$:

1. $Z \rightarrow S\$$
 $S \rightarrow bT$
 $T \rightarrow i;T \mid e$

Cette grammaire est-elle LL(1) ? Quel langage génère cette grammaire ?

2. On ajoute la règle $T \rightarrow ST$

Cette grammaire est-elle LL(1) ? Donnez une dérivation de " $b\ i; b\ i; i; e\ b\ e\ i; i; e\ \$$ "

Exercice 4 Soit la grammaire suivante, définie sur le vocabulaire terminal $\{:, =, i, e, ;\}$.

$Z \rightarrow S\$$
 $S \rightarrow V := e \mid LS$
 $L \rightarrow i :$
 $V \rightarrow i$

Cette grammaire est-elle LL(1) ? Pourquoi ? Sinon proposez une grammaire LL(1) qui engendre le même langage.

Exercice 5 Donnez les ensembles First_1 des membres droits de chacune des règles ci-dessous.

$Z \rightarrow S\$$
 $S \rightarrow Xa \mid f$
 $X \rightarrow bX \mid YW$
 $Y \rightarrow aX \mid f$
 $W \rightarrow c \mid d$

Cette grammaire est-elle LL(1) ? Est-ce qu'elle est ambiguë ?

A faire chez soi, si vous avez le temps et l'envie

Exercice 6 Soit la grammaire suivante, définie sur le vocabulaire terminal $\{d, g, i, p, +, -, \$\}$:

$Z \rightarrow S\$$
 $S \rightarrow OEF$
 $O \rightarrow g \mid p$
 $F \rightarrow d$
 $E \rightarrow i + E \mid i - E \mid i$

Cette grammaire est-elle LL(1) ? Pourquoi ? Sinon proposez une grammaire LL(1) qui engendre le même langage. Construisez l'arbre de dérivation de " $g i + i - i + i d\$$ ".

Exercice 7 Le langage des palindromes sur $\{0, 1\}$ peut-il être engendré par une grammaire LL(1) ? Justifiez, on ne demande pas une preuve mais une justification informelle.