

TD sur l'analyse syntaxique

25 janvier 2008

**Prérequis** : Ambiguïté, suppression de la récursivité à gauche, réduites (non-terminal inaccessible et improductif), factorisation, calcul des premiers et des suivants, calcul des symboles directeurs d'une règle.

**Durée** : 1 h 50

## TD 15 – Analyse syntaxique

### Exercice 1

Soit  $G = \{N, T, \rightarrow, A\}$  la grammaire telle que :

- $N = \{A, T, U, B, C, W, X, Y, Z\}$
- $T = \{a, b\}$
- $\rightarrow$  définie par les règles suivantes :

$$\begin{array}{ll} A \rightarrow AT \mid T \mid U & W \rightarrow bUX \mid TUC \\ T \rightarrow bT \mid aCX \mid \varepsilon & X \rightarrow aXU \mid bTYZ \\ U \rightarrow bU \mid abW \mid \varepsilon & Y \rightarrow aYb \mid aW \\ B \rightarrow abU \mid bW \mid a & Z \rightarrow XU \mid aZY \\ C \rightarrow bT \mid UC & \end{array}$$

On appelle **réduction inférieure** la procédure consistant à éliminer de la grammaire les non-terminaux **improductifs** (puits) et **réduction supérieure** la procédure consistant à éliminer les non-terminaux **inaccessibles**.

1. Effectuer une réduction inférieure de la grammaire  $G$ .
2. Effectuer une réduction supérieure de la grammaire obtenue précédemment.

Une grammaire est dite **réduite** ssi on a effectué sur cette dernière successivement une réduction inférieure puis supérieure.

### Exercice 2

Soit la grammaire  $G = (\{X\}, \{a, b\}, \rightarrow, X)$  avec  $\rightarrow$  définie par

$$X \rightarrow aXbX \mid bXaX \mid \varepsilon$$

On sait que cette grammaire engendre les mots sur  $\{a, b\}$  contenant exactement autant de  $a$  que de  $b$ .

1. Peut-on espérer analyser cette grammaire par des procédures déterministes descendantes ?
2. Soit la grammaire  $G = (\{X, Y, Z\}, \{a, b\}, \rightarrow, X)$  où

$$\begin{array}{l} X \rightarrow aYbX \mid bZaX \mid \varepsilon \\ Y \rightarrow aYbY \mid \varepsilon \\ Z \rightarrow bZaZ \mid \varepsilon \end{array}$$

définissant le même langage que la grammaire précédente.

Calculer l'ensemble *Vide*, les ensembles *Premier* et *Suivant* et les symboles directeurs des règles de la grammaire.

3. Cette grammaire est-elle LL(1) ?

### Exercice 3

Soit  $G = (\{S, T\}, \{ "a", "b", ", ", "( ", ")" \}, \rightarrow, S)$  la grammaire suivante

$$\begin{array}{l} S \rightarrow a \mid b \mid (T) \\ T \rightarrow T, S \mid S \end{array}$$

1.  $G$  est-elle LL(1) ?
2. Eliminer la récursivité à gauche et factoriser si nécessaire.
3. La nouvelle grammaire est-elle LL(1) ?

**Exercice 4**

On considère la grammaire d'expression arithmétique suivante :

$$\begin{array}{l} E \rightarrow T + E \mid T - E \mid T \quad T \rightarrow F * T \mid F / T \mid F \quad F \rightarrow P \mid -P \\ P \rightarrow Q \uparrow P \mid Q \quad Q \rightarrow a \mid b \mid c \mid (E) \mid f(E; E) \end{array}$$

1. Qu'est-ce qui empêche cette grammaire d'être LL(1) ?
2. Transformer cette grammaire, la grammaire obtenue est-elle LL(1) ?