TELECOM Nancy (1A) — Mathématiques Appliquées pour l'Informatique Analyse syntaxique descendante : premier et suivant, symbole directeur, grammaire LL(1)

Exercice 1

Les notions de premier et suivant sont des notions essentielles en analyse syntaxique.

1. On rappelle la définition de *Premier* et l'algorithme permettant de calculer les premiers, vus en cours. **Définition des premiers.**

```
Soit G = (N, T, \rightarrow, S) une grammaire algébrique et \alpha \in (N \cup T)^*, Premier(\alpha) = \{x \; ; \; x \in T \; et \; \alpha \xrightarrow{*} xw \}.
```

Algorithme de calcul des premiers pour les non-terminaux

- (a) pour tout non terminal X de la grammaire G, initialiser Premier(X) à l'ensemble vide fpour
- (b) pour toute règle de la forme $X \to Y_1 \dots Y_n$

Recommencer l'étape (b) jusqu'à ce qu'il n'y ait plus de changement

Premiers pour les éléments de $(N \cup T)^*$

```
- Premier(a\beta) = \{a\} \text{ si } a \in T
```

- Premier(X) est déjà défini pour $X \in N$
- $Premier(X\beta) = \text{si } X \notin Vide \text{ alors } Premier(X) \text{ sinon } Premier(X) \cup Premier(\beta) \text{ fsi où } \beta \neq \varepsilon$

Question: justifier la partie (b) de l'algorithme de calcul des premiers.

2. On rappelle la définition des suivants et l'algorithme de calcul des suivants.

Définition des suivants. Soit la grammaire $G = (N, T, \rightarrow, S)$ et soit $A \in N$, Suivant(A) est l'ensemble des éléments a de $T \cup \{\$\}$ qui peuvent apparaître immédiatement après A dans une dérivation (c'est-à-dire les éléments a tel que $S \xrightarrow{*} \alpha A a \beta$)

Algorithme de calcul des suivants

- (a) initialiser Suivant(S) à $\{\$\}$;
 - pour tout non terminal $X \neq S$ de la grammaire G, initialiser Suivant(X) à l'ensemble vide fpour
- (b) pour chaque règle de la forme $A \to \alpha B\beta$ où $B \in N$ ajouter $Premier(\beta)$ à Suivant(B)
- (c) pour chaque règle $A \to \alpha B,$ ajouter Suivant(A) à Suivant(B)
- (d) pour chaque règle $A \to \alpha B\beta$ tel que $\beta \stackrel{*}{\rightarrowtail} \varepsilon$ ajouter Suivant(A) à Suivant(B)

Recommencer à partir de l'étape (c) jusqu'à ce que l'on n'ajoute rien de nouveau dans les ensembles SNuivant

Question: justifier les étapes (b), (c) et (d) de l'algorithme de calcul des suivants.

Exercice 2

```
Soit la grammaire G=(\{S,\ A,\ B,\ C,\ D\},\ \{x,\ y,\ z,\ t,\ u,\ v\},\ \rightarrow,\ S) où S\to xABy A\to zA\mid t B\to CD C\to u\mid \varepsilon D\to v\mid \varepsilon
```

- 1. Déterminer l'ensemble Vide.
- 2. Déterminer Premier(X) pour tout non-terminal X.
- 3. Déterminer Suivant(X) pour tout non-terminal X.
- 4. Déterminer les symboles directeurs des règles de la grammaire et en déduire si oui ou non la grammaire est LL(1).

Exercice 3

Reprendre l'exercice précédent avec la grammaire $G_2=(\{S,\ A,\ B,\ C,\ D\},\ \{x,\ y,\ z,\ t,\ u\},\ \rightarrow,\ S)$ où $S\to ABC\mid DAD\quad A\to xA\mid \varepsilon\quad B\to yB\mid \varepsilon\quad C\to zC\mid \varepsilon\quad D\to tD\mid u.$

Exercice 4

Grammaire LL(2). Soit la grammaire $G_3 = (\{S, A\}, \{x, y\}, \rightarrow, S)$ où les règles sont les suivantes : $S \to xyA \mid \varepsilon \quad A \to Sxx \mid y$.

Montrer que la grammaire G_3 n'est pas LL(1) en mettant en évidence les deux règles causant le conflit. Montrer qu'en lisant deux caractères à l'avance dans le mot à analyser il est possible de résoudre le conflit.

Exercice 5

Soit le "morceau de grammaire" $G_4=(\{S,\ S'\},\ \{b,\ a,\ si,\ alors,\ sinon\},\ \rightarrow,\ S)$ où les règles sont les suivantes :

 $S \rightarrow si\ b\ alors\ S\ S' \mid a \qquad S' \rightarrow sinon\ S \mid \varepsilon$

Faire une analyse LL(1) de G_4 , que constatez-vous et que proposez-vous?