





## Informatique

## L3S5 Miage

## Analyse Syntaxique – DS2

Documents autorisés, pas de téléphones, pas de machines, pas de calculettes

17 Décembre 2018

**Exercice 1** (Mise en jambes). Soit la grammaire  $G_1 = (\Sigma_1, V_1, A, P_1)$  avec

$$- \Sigma_1 = \{ \mathbf{x}, \mathbf{y}, \mathbf{z} \}$$

$$-V_1 = \{A, B, C\}$$

—  $P_1$  l'ensemble de règles

Question 1. Cette grammaire n'est pas LL(1). Pourquoi?

Question 2. Construire les tables LR(0) d'action et successeurs pour cette grammaire. Est-elle LR(0)? Est-elle SLR(1)? Justifiez.

On reprend le même langage, avec la grammaire  $G'_1 = \{\Sigma_1, V'_1, A, P'_1\}$  pour laquelle :

Question 3. Construire la table d'analyse LL(1) de  $G'_1$ . Cette grammaire est-elle LL(1)? Justifiez.

**Exercice 2** (picoC). La grammaire  $G_2 = \{\Sigma_2, V_2, P, P_2\}$  suivante est celle de tinyC limitée aux instructions d'affectations et aux instructions conditionnelles.

$$-\Sigma_2 = \{ \mathtt{id}, \mathtt{num}, =, +, (,), \mathtt{;}, \mathtt{if}, \mathtt{else} \}$$

$$- V_2 = \{P, ST, QST, PEXPR, ELST, EXPR, TERM, SUM\}$$

—  $P_2$  sont les règles :

Question 4. En détaillant les calculs, indiquez  $V_{\varepsilon}$  l'ensemble des variables se dérivant en le mot vide.

Question 5. En détaillant les calculs, indiquez les premiers de chacune des variables.

Question 6. En détaillant les calculs, indiquez les suivants de chacune des variables.

Question 7. Donnez la table d'analyse LL(1) de  $G_2$ . Cette grammaire est-elle LL(1)? Justifiez.

Question 8. L'analyse lexicale d'un programme donne la séquence de terminaux suivante :

$$if (id) if (num) id = num ; else id = id ;$$

En détaillant à chaque étape le contenu de la pile et le pointeur de mot, analysez syntaxiquement la séquence précédente. (En cas d'éventuels conflits, indiquez quels arbitrages vous avez choisis en justifiant ces choix.)

Exercice 3 (Feuille de style TOML). La grammaire suivante peut décrire une partie de la syntaxe du langage de configuration TOML. Soit la grammaire  $G_3 = (\Sigma_3, V_3, T, P_3)$  avec

- $--\Sigma_3 = \{., =, \texttt{key}, \texttt{nl}, \texttt{str}, \texttt{num}\},\$
- $-V_3 = \{T, E, F, K, L, V\}$
- et  $P_3$  est l'ensemble de règles :

Question 9. Construire l'automate LR(0) pour  $G_3$  (indication : il y a environ 17 états). Vous noterez les règles pointées dont le membre droit est  $\varepsilon$  sous la forme  $X \to \bullet \varepsilon$  (par exemple pour la variable F, on notera  $F \to \bullet \varepsilon$  la règle pointée complète correspondante).

Question 10. Au vu de l'automate, exhibez au moins un état pour lequel il y a aura un conflit dans la table Action de l'automate LR(0), et explicitez ce conflit. Bonus : explicitez les tous.

Question 11. Calculez  $V_{\epsilon}$  ainsi que les ensembles premier et suivant pour les variables de  $G_3$ .

Question 12. Construire les tables de l'analyseur SLR(1) pour  $G_3$ .  $G_3$  est-elle SLR(1)? Justifiez.

Question 13. Effectuez la reconnaissance du mot key = str nl key.key = num à l'aide des tables SLR(1). En cas de conflit, précisez le décalage ou la réduction choisie.

Question 14. Cette grammaire est-elle LL(1)? Justifiez.