

TD de *Sémantique des langages de programmation* n° 5

Σ-Algèbres

Exercice 1 *Montrer les propriétés suivantes:*

- Si $p \in Pos(s)$ et $q \in Pos(t)$, alors $(s[t]_p)|_{p.q} = t|_q$ et $(s[t]_p)[r]_{p.q} = s[t[r]_q]_p$.
- Si $p.q \in Pos(s)$, alors $(s[t]_{p.q})|_p = (s|_p)[t]_q$ et $(s[t]_{p.q})[r]_p = s[r]_p$.
- Si $p, q \in Pos(s)$ et $p \bowtie q$, alors $(s[t]_p)|_q = s|_q$ et $(s[t]_p)[r]_q = (s[r]_q)[t]_p$.

Exercice 2 *Montrer que la relation $\sim = \{(x, y) \mid 5 \text{ est un diviseur de } x - y\}$ est une congruence sur l'algèbre $\langle \mathbb{N}, \{+/2, \cdot/2\} \rangle$ (\sim est une relation d'équivalence et la somme et multiplication sont monotones par rapport à \sim).*

Rappel: système équationnel syntaxique

$$\begin{array}{c}
 \frac{s \doteq t \in \mathcal{E}}{s \doteq t} \quad \text{axiome} \quad \frac{}{s \doteq s} \quad \text{reflexivité} \\
 \\
 \frac{s \doteq t}{t \doteq s} \quad \text{symétrie} \quad \frac{s \doteq t \quad t \doteq u}{s \doteq u} \quad \text{transitivité} \\
 \\
 \frac{s \doteq t}{\sigma(s) \doteq \sigma(t)} \quad \text{substitution} \quad \frac{s \doteq t}{u[s]_p \doteq u[t]_p} \quad \text{contexte}
 \end{array}$$

Exercice 3 *On considère les expressions sur l'alphabet $\Sigma = \{a/0, b/0, S/2, M/2\}$ et les propriétés spécifiées par l'ensemble d'équations suivant :*

$$\mathcal{E} = \left\{ \begin{array}{ll}
 S(a, a) \doteq a, & S(S(x_1, x_2), x_3) \doteq S(x_1, S(x_2, x_3)), \\
 S(a, b) \doteq b, & M(M(x_1, x_2), x_3) \doteq M(x_1, M(x_2, x_3)), \\
 S(b, a) \doteq b, & S(M(x_1, x_2), x_3) \doteq M(S(x_1, x_3), S(x_2, x_3)), \\
 S(b, b) \doteq b, & M(S(x_1, x_2), x_3) \doteq S(M(x_1, x_3), M(x_2, x_3)), \\
 M(a, a) \doteq a & \\
 M(a, b) \doteq a & \\
 M(b, a) \doteq a & \\
 M(b, b) \doteq b &
 \end{array} \right\}$$

Démontrer que les quatre équations suivantes

$$S(e, b) \doteq b, S(e, a) \doteq e, M(e, b) \doteq e, M(e, a) \doteq a$$

sont dérivables de manière syntaxique à partir de l'ensemble \mathcal{E} pour tout terme clos e .