

Tecniche di Specifica e Dimostrazione

Prova scritta del 27 giugno 2006

(Recupero 1° compito: Esercizi 1 e 2

Recupero 2° compito: Esercizi 3 e 4)

Esercizio 1 (7 punti)

Si dimostri che, se $Var(b) \cap Vass(c) = \emptyset$, dove $Var(b)$ sono le locazioni presenti in b e $Vass(c)$ sono le locazioni assegnate in c , allora

$$\mathcal{C}[\text{while } b \text{ do } c] = \mathcal{C}[\text{if } b \text{ then (while true do skip) else skip}].$$

Cenno: Si assuma senza dimostrarlo che $\mathcal{C}[c]\sigma(x) = \sigma(x)$ se $\mathcal{C}[c]\sigma \neq \perp_{\Sigma_{\perp}}$ e $x \notin Vass(c)$; e $\mathcal{B}[b]\sigma = \mathcal{B}[b]\sigma'$ se $\sigma(x) = \sigma'(x)$ per tutti gli $x \in Var(b)$.

Esercizio 2 (8 punti)

Si consideri l'insieme PI delle funzioni parziali iniettive da ω a ω , con l'ordinamento \sqsubseteq visto a lezione (inclusione degli insiemi di coppie, cioè $f \sqsubseteq g$ se $Gr(f) \subseteq Gr(g)$, con $Gr(h) = \{ \langle x, y \rangle \mid h(x) = y \}$). Se identifichiamo una funzione f con il suo grafo $Gr(f)$, abbiamo che f parziale iniettiva significa che $\langle x, y \rangle, \langle x, y' \rangle \in f \Rightarrow y = y'$ e $\langle x, y \rangle, \langle x', y \rangle \in f \Rightarrow x = x'$.

Si dimostri quindi che (PI, \sqsubseteq) è un ordinamento parziale completo.

Si dimostri infine che la funzione $F : PI \rightarrow PI$ con $F(f) = \{ \langle 2x, y \rangle \mid \langle x, y \rangle \in f \}$ è monotona continua.

(Cenno: Si consideri F come calcolata dall'operatore \hat{R} delle conseguenze immediate con R costituito dalla sola regola $\langle x, y \rangle / \langle 2x, y \rangle$.)

Esercizio 3 (9 punti)

Si consideri la seguente definizione ricorsiva:

$$f(x) = \text{if } x = 0 \text{ then } 1 \text{ else } 2 * f(x - 1).$$

Si fornisca un termine t HOFL che corrisponda a tale definizione ricorsiva e se ne determini il tipo. Si calcoli quindi la semantica denotazionale $\llbracket t \rrbracket \rho$ di t e si dimostri che $n \geq 0 \Rightarrow \text{let } \varphi \leftarrow \llbracket t \rrbracket \rho. \varphi[n] = \lfloor 2^n \rfloor$.

(Cenno: Si ponga per l'approx. n -esima il valore $d_n = \lfloor \lambda d'. [0]_{\leq \perp} d'_{\leq \perp} [n] \rightarrow \lfloor 2^{d'} \rfloor, \perp \rfloor$.)

Esercizio 4 (6 punti)

Per gli agenti CCS

$$p = \text{rec } x. (\beta.x + \alpha.\beta.x) \quad q = \text{rec } x. (\beta.x + \alpha.\text{rec } y. (\beta.y + \beta.x))$$

si ricavano, utilizzando le regole di inferenza, tutte le possibili transizioni. Si provi quindi che p e q non sono bisimilari e si mostri una formula della logica Hennessy-Milner che distingue tra di essi.