

Fondamenti dell'Informatica: Semantica

Prova scritta del 12 settembre 2005

Esercizio 1 (8 punti)

Si estenda IMP con il comando

$$r = \mathbf{repeat} \ c_0 \ \mathbf{test} \ b \ \mathbf{then} \ c_1$$

con la semantica informale di eseguire ripetutamente prima c_0 , poi il test (si termina se risulta falso) ed infine c_1 .

Si fornisca (i) la semantica operativa e (ii) quella denotazionale del nuovo comando e si dimostri l'equivalenza

$$r \sim c_0 ; \mathbf{if} \ b \ \mathbf{then} \ c_1 ; r \ \mathbf{else} \ \mathbf{skip}$$

sia (iii) usando la semantica operativa sia (iv) quella denotazionale.

Esercizio 2 (11 punti)

Si consideri il dominio $V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}}$ (ovvero $[(\mathbf{N})_{\perp} \rightarrow (\mathbf{N})_{\perp}]$, il cpo delle funzioni continue sul lifting del dominio discreto degli interi).

1. Esistono catene infinite in $V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}}$? In caso affermativo se ne definisca esplicitamente una.
2. Il cpo $V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}}$ ha elemento minimo (bottom) $\perp_{V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}}}$? Qual è?
3. Fornire un termine HOFL la cui denotazione sia $\lfloor \perp_{V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}}} \rfloor \in (V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}})_{\perp}$.
4. Dato un dominio D , un elemento $d \in D$ si dice *massimale* in D se $\forall d' \in D. d \sqsubseteq d' \Rightarrow d = d'$.
L'elemento $\llbracket \lambda x. \mathbf{if} \ x \ \mathbf{then} \ 1 \ \mathbf{else} \ 1 \rrbracket \rho \in (V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}})_{\perp}$ è massimale?
5. Si caratterizzino gli elementi massimali di $(V_{\mathbf{int} \rightarrow \mathbf{int}})_{\perp}$.

Esercizio 3 (7 punti)

Si determini il tipo e si calcoli la semantica denotazionale del seguente termine HOFL:

$$t = \mathit{rec} \ f. \ \lambda x. \ \mathbf{if} \ x \ \mathbf{then} \ 0 \ \mathbf{else} \ (f \ (f \ x)).$$

Esercizio 4 (4 punti)

Dati gli agenti CCS

$$p = \alpha.\alpha.(\beta.\mathit{nil} + \gamma.\mathit{nil}) \quad \text{e} \quad q = \alpha.(\alpha.\beta.\mathit{nil} + \alpha.\gamma.\mathit{nil})$$

si faccia vedere che p e q non sono bisimilari. Si determini quindi una formula della logica Hennessy-Milner che distingua p da q .