

# Tecniche di Specifica e Dimostrazione

Prova scritta del 13 gennaio 2009

## Esercizio 1 (12 punti)

Si estenda *IMP* con comandi definiti ricorsivamente:

$$c ::= \dots \mid x \mid \mathbf{rec} x.c$$

ridefinendo gli stati come  $\Sigma' = Loc \rightarrow (N \cup (\Sigma \rightarrow \Sigma_{\perp}))$ . La semantica denotazionale dei nuovi comandi è definita come segue:

$$\begin{aligned} \mathcal{C}[[x]]\sigma &= \sigma(x) \\ \mathcal{C}[[\mathbf{rec} x.c]] &= \mathbf{fix} \lambda f. \lambda \sigma. \mathcal{C}[[c]]\sigma[f/x]. \end{aligned} \quad (a)$$

1. Si dimostri che il nuovo costrutto estende il *while*, cioè

$$\mathcal{C}[[w]] = \mathcal{C}[[\mathbf{while} b \mathbf{do} c]] \quad \text{per} \quad w = \mathbf{rec} x. \mathbf{if} b \mathbf{then} c; x \mathbf{else} \mathbf{skip}.$$

2. Si fornisca la regola operativa per  $\mathbf{rec} x.c$ . (Cenno: si ricordi la semantica operativa di HOFL.) Assumendo  $\mathbf{rec} x.c = w$  si ricavino quindi le regole del *while*.

3. Si enunci, senza dimostrarlo, il lemma di sostituzione per *IMP* esteso.

4. Si dimostri per il nuovo costrutto che  $\langle c, \sigma \rangle \rightarrow \sigma'$  implica  $\mathcal{C}[[c]]\sigma = \sigma'$ .

5. Si accenni alla dimostrazione che il punto fisso in (a) esiste effettivamente.

## Esercizio 2 (7 punti)

Si consideri l'insieme *PI* delle funzioni parziali iniettive da  $\omega$  a  $\omega$ , 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 (5 punti)

Si verifichi se il seguente termine HOFL è tipabile, e in caso positivo se ne fornisca il tipo:

$$\lambda x. \lambda y. \lambda z. \mathbf{if} z \mathbf{then} (y x) \mathbf{else} (x y).$$

## Esercizio 4 (6 punti)

Per gli agenti CCS

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

si ricavino, 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.