

Prova Scritta di Linguaggi di Programmazione II

01/07/2009

Si noti che quanto messo nei riquadri è una *bozza* fornita solo a *titolo indicativo*.
Quindi **non** è un modello di soluzione completa che ci si aspetta ad un esame.

Si rappresenti il codice della macchina di Warren relativo al seguente programma in Prolog.

```
hanoi( [B], S,D,-, m(B,S,D) ).
```

```
hanoi( [B|H], S,D,T, h(m(B,S,D),L,R) ) :-
    hanoi( H, S,T,D, L ), hanoi( H, T,D,S, R ).
```

hanoi/5 :	try_me_else	hanoi'	get_str	h/3	A5
	get_str cons/2	A1	uni_var		X7
	uni_var	X6	uni_var		X8
	uni_var	X7	uni_var		Y5
	get_str null/0	X7	get_str	m/3	X7
	get_var X8	A2	uni_val		X6
	get_var X9	A3	uni_val		Y2
	get_var X10	A4	uni_val		Y3
	get_str m/3	A5	put_val	Y1	A1
	uni_val	X6	put_val	Y2	A2
	uni_val	X8	put_val	Y4	A3
	uni_val	X9	put_val	Y3	A4
	proceed		put_val	X8	A5
			call		hanoi/5
hanoi' :	trust_me		put_val	Y1	A1
	alloc	5	put_val	Y4	A2
	get_str cons/2	A1	put_val	Y3	A3
	uni_var	X6	put_val	Y2	A4
	uni_var	Y1	put_val	Y5	A5
	get_var Y2	A2	call		hanoi/5
	get_var Y3	A3	dealloc		
	get_var Y4	A4			

2. Si stabilisca (argomentando opportunamente) se il seguente programma è lineare destro/sinistro, duplicante, eliminante, collassante; se è constructor-based (specificando anche quali funzioni lo sono) e se è ortogonale.

```
p n xs = elem xs > n
elem (app [x,-] y -) = x+y/x
app [] y ys = y:ys
app (x:xs) y ys = x : app xs y ys
```

	sx	dx	dup	el	col
R1	•	•			
R2	•		•	•	
R3	•	•			
R4	•	•			
TRS	sì	no	sì	sì	no

I simboli **p** e **app** sono constructor based mentre **elem** non lo è, dato che **app** sta nel pattern di R2.

IL TRS non è ortogonale, visto che R2 ed R4 si sovrappongono (su $\text{app}[v,u] w ws$).

Prova Scritta di Linguaggi di Programmazione II

01/07/2009

3. Si calcoli $T_P^{ca} \uparrow 3$ per il programma P dell'Esercizio 1

$$\begin{aligned} T_P \uparrow 1 &= \{hanoi([A], B, C, D, m(A, B, C))\} \\ T_P \uparrow 2 &= T_P \uparrow 1 \cup \{hanoi([A, B], C, D, E, h(m(A, C, D), m(B, C, E), m(B, E, D)))\} \\ T_P \uparrow 3 &= T_P \uparrow 2 \cup \{hanoi([A, B, C], D, E, F, h(m(A, D, E), h(m(B, D, F), m(C, D, E), m(C, E, F))), \\ &\quad h(m(B, F, E), m(C, F, D), m(C, D, E)))\} \end{aligned}$$

4. Sia dato il seguente programma Curry

```
data P = Z | S P
data Q a = H a | K (Q a)

f x (S y@(S _)) = f x y
f (K x) (S Z) = x
f x@(H _) (S Z) = K x

g (K (H _)) = H Nothing
g (H x) = K (H $ Just x)
```

Dopo averlo esplicitamente tipato, si stabilisca se è induttivamente sequenziale e si calcolino i primi 2 livelli delle derivazioni di *Needed* narrowing per il termine $f (g (f x (S y))) y$ where x, y free.

Si dica inoltre se le posizioni selezionate nei vari passi delle derivazioni calcolate sono *Basic*.

Nei Definitional Tree di f e g non c'è bisogno necessariamente di nodi OR, quindi sia f che g sono induttivamente sequenziali e tutto il TRS lo è.

5. Si consideri il seguente frammento di codice sintatticamente ammissibile sia in Haskell che in Curry.

```
lookup _ [] = Nothing
lookup x ((y, v):ys)
  | x == y = Just v
lookup x ((y, v):ys)
  | otherwise = lookup x ys
```

Si assuma di aver esteso il Prelude di Haskell con la definizione $(==) = (==)$.

Si indichi il tipo di dato inferito nei due linguaggi.

Come si comportano i due linguaggi per le queries

- lookup 2 [(1, 'a'), (1, 'b')] e
- lookup 1 [(1, 'a'), (1, 'b')]?

Si possono usare in input termini non-ground? E in caso quali risultati vengono forniti per una query con sole variabili libere?

Se ha senso si riscriva la versione Curry per ottenere gli stessi risultati di quella Haskell (su queries ammissibili da entrambi i linguaggi) o si spieghi perché ciò non sia possibile. Oppure si riscriva se avesse un qualche effetto pratico per queries ammissibili solo in Curry.

Si riscriva anche la versione Haskell se avesse un qualche effetto pratico.

Prova Scritta di Linguaggi di Programmazione II

01/07/2009

Query 1, Haskell e Curry: Nothing

Query 2, Haskell: Just 'a'

Query 2, Curry: {} Just 'a', {} Just 'b', {} Nothing

In Haskell *non* si possono usare termini non-ground! Nel caso di Curry si possono usare queries non ground, si faccia girare la query `lookup x xs where x,xs free` per vedere le soluzioni generate.

La versione Haskell conviene cambiarla togliendo la testa superflua.

La versione Curry *va* riscritta, visto che genera soluzioni sbagliate. Si può rinunciare al funzionamento su query non-ground usando guardie booleane e correggerla. Altrimenti, se non si vuole perdere la generazione di istanze, non si può correggere in Curry standard, dato che non si ha la primitiva “complementare” di `=:=`. In MCC si può usare invece `=/=`.

6. Mediante la codifica ad albero chiamata “Quad Tree” si codificano immagini quadrate il cui lato sia una potenza di 2. Se l’immagine è omogenea la si codifica, indipendentemente dalle sue dimensioni, con una foglia contenente il colore. Se l’immagine è eterogenea allora si utilizza un nodo i cui figli contengono le codifiche dei quadranti superiore-sinistro, superiore-destro, inferiore-sinistro, inferiore-destro, rispettivamente. Chiamiamo *QT-termini* termini costruiti usando i costruttori `c/1` e `q/4`.

Si scrivano due predicati PROLOG:

1. `isProper/1` che determina se un QT-termini *ground* è un Quad Tree ben formato (cioè è una codifica secondo la regola). Ad esempio `isProper(q(c(1),c(1),c(1),c(1)))` è falso.
2. `simplify/2` che dato un QT-termini *ground* restituisce il corrispondente Quad Tree ben formato. Ad esempio `simplify(q(c(1),c(1),c(1),c(1)),X)` restituisce `{ X = c(1) }`.

Si discuta cosa potrebbe essere fatto (se possibile) per far funzionare i precedenti predicati su QT-termini non necessariamente ground.

7. Si vuole risolvere una generalizzazione del gioco del 15 con scacchiera $n \times n$. Codificando le mosse con il data-type `data Move = Up | Dwn | Lft | Rght`, si scriva una funzione Curry che dato n ed una configurazione iniziale della scacchiera determini una sequenza di mosse per risolvere il gioco.

Si codifichi la scacchiera come si ritiene più opportuno.