

Linguaggi di Programmazione

Nome e Cognome	
Corso di laurea	
Telefono	
Email	

1. Specificare la BNF di un linguaggio per definire ed istanziare relazioni complesse (non in prima forma normale), come nel seguente esempio:

```

relation R: [a: int, b: string, c: [d: int, e: real]];

relation S: [num: int, r: [t: [delta: int]]];

R := [(3, "alfa", [(10, 23.12)(12, 1.44)])
      (4, "beta", [(16, 3.56)])
      (5, "gamma", [])];

S := [(2, [[(10)(20)(30)])])
      (8, [[(124)(25)])])
      (28, [[]])
      (45, [])];

relation Delta: [x: int, y: int];

Delta := [];

```

Ogni programma contiene almeno una istruzione. Le istruzioni di definizione ed assegnamento delle relazioni possono essere specificate in qualsiasi ordine. Gli attributi atomici sono **int**, **real** e **string**. Non esiste limite di innestamento delle relazioni. Una relazione (o un attributo di tipo relazione) può essere istanziato con la relazione vuota `[]`.

2. Specificare la semantica denotazionale di una espressione aritmetica che coinvolge gli operatori di moltiplicazione ed esponenziazione:

$$expr \rightarrow expr_1 * expr_2 \mid expr_1 ^ expr_2 \mid \mathbf{id} \mid \mathbf{num}$$

sulla base delle seguenti assunzioni:

- num** rappresenta una costante intera;
- id** rappresenta il nome di una variabile intera;
- la valutazione degli operandi è da destra a sinistra;
- la valutazione degli operatori è in corto circuito, secondo le seguenti regole:

- $expr_1 * expr_2 = 0$ quando $expr_2 = 0$
- $expr_1 ^ expr_2 = 1$ quando $expr_2 = 0$

- è disponibile una funzione $\mu(\mathbf{id}, s)$ che restituisce il valore della variabile **id** nello stato s ;
- $\mu(\mathbf{id}, s) = \text{UNDEF}$, qualora il valore della variabile **id** non sia definito;
- è disponibile una funzione $M_n(\mathbf{num})$ che restituisce il valore di **num**;
- il linguaggio di specifica denotazionale dispone degli operatori $*$ e $^$.

3. Definire nel linguaggio funzionale *Scheme* la funzione `remdup`, avente in ingresso una lista `L`, che computa la lista degli elementi di `L` senza duplicazioni, come nei seguenti esempi

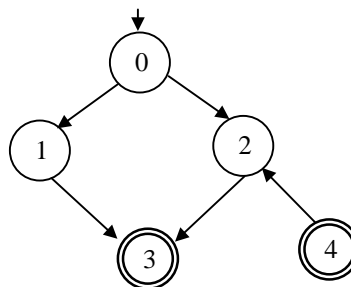
<code>L</code>	<code>(remdup L)</code>
<code>()</code>	<code>()</code>
<code>(a)</code>	<code>(a)</code>
<code>(a b)</code>	<code>(a b)</code>
<code>(a b a)</code>	<code>(b a)</code>
<code>(a b a b a c d a)</code>	<code>(b c d a)</code>
<code>((a b)(a b c)(a b) 3 4 ())</code>	<code>((a b c) (a b) 3 4 ())</code>
<code>((a b)(2 (a b)) c (a b) 10)</code>	<code>((2 (a b)) c (a b) 10)</code>

4. Definire nel linguaggio *Haskell* la funzione `campionato`, avente in ingresso una lista di squadre di calcio, che computa la lista di tutte le possibili partite del campionato, come nel seguente esempio:

```
campionato ["inter", "milan", "iuve"] =
  [("inter","milan"),("inter","iuve"),("milan","inter"),("milan","iuve"),("iuve","inter"),("iuve","milan")]
```

5. È data una base di fatti *Prolog* relativa alla specifica di un grafo aciclico diretto, come nel seguente esempio,

```
stati([0,1,2,3,4]).
iniziale(0).
finali([3,4]).
arco(0,1).
arco(0,2).
arco(1,3).
arco(2,3).
arco(4,2).
```



in cui il grafo ha uno ed un solo nodo iniziale ed almeno un nodo finale. Si chiede di definire il predicato `connesso` (senza argomenti), che risulta vero qualora tutti gli stati finali siano raggiungibili dallo stato iniziale (si noti che, nell'esempio, `connesso` risulta falso).

6. Illustrare le differenze sostanziali tra il concetto di funzione in un linguaggio imperativo (come il C) ed il concetto di funzione in un linguaggio funzionale (come Haskell).