

# Paradigmi di Programmazione - A.A. 2021-22

Esempio di Testo d'Esame n. 4

## CRITERI DI VALUTAZIONE:

La prova è superata se si ottengono almeno 12 punti negli esercizi 1,2,3 e almeno 18 punti complessivamente.

## Esercizio 1 [Punti 4]

Applicare la  $\beta$ -riduzione alla seguente  $\lambda$ -espressione fino a raggiungere una espressione non ulteriormente riducibile o ad accorgersi che la derivazione è infinita:

$$(\lambda x.\lambda y.yx)(\lambda x.\lambda y.x(yy))(\lambda x.xz(\lambda y.yy))$$

Nella soluzione, mostrare tutti i passi di riduzione calcolati sottolineando ad ogni passo la porzione di espressione a cui si applica la  $\beta$ -riduzione (redex) ed evidenziando le eventuali  $\alpha$ -conversioni.

### SOLUZIONE:

$$\begin{aligned} & (\lambda x.\lambda y.yx)(\lambda x.\lambda y.x(yy))(\lambda x.xz(\lambda y.yy)) \\ \rightarrow & \underline{(\lambda y.y(\lambda x.\lambda y.x(yy)))}(\lambda x.xz(\lambda y.yy)) \\ \rightarrow & \underline{(\lambda x.xz(\lambda y.yy))}(\lambda x.\lambda y.x(yy)) \\ \rightarrow & \underline{(\lambda x.\lambda y.x(yy))}z(\lambda y.yy) \\ \rightarrow & \underline{(\lambda y.z(yy))}(\lambda y.yy) \\ \rightarrow & \underline{z((\lambda y.yy)(\lambda y.yy))} \\ \rightarrow & \underline{z((\lambda y.yy)(\lambda y.yy))} \\ \rightarrow & \dots \text{derivazione infinita} \end{aligned}$$

## Esercizio 2 [Punti 4]

Indicare il tipo della seguente funzione OCaml:

```
let f x y z =  
  match (x y) with  
  | [] -> (z y)  
  | _::_ -> (z y) + 1;;
```

### SOLUZIONE:

Struttura del tipo:

```
X -> Y -> Z -> RIS
```

Uso per convenzione  $X, Y, Z$  come variabili di tipo per i parametri  $x, y, z$ ,  $RIS$  come variabile di tipo del risultato, e  $A, B, C, \dots$  come variabili di tipo "fresche" per la definizione dei vincoli.

Vincoli:

```
X = Y -> A      (da x y)
A = B list      (da pattern matching)
Z = Y -> int     (da (z y) +1)
RIS = int        (da (z y) +1)
```

Ne consegue:

```
X = Y -> B list
Y = Y
Z = Y -> int
RIS = int
```

Tipo inferito:

```
(Y -> B list) -> Y -> (Y -> int) -> int
```

che in sintassi di OCaml diventa:

```
('a -> 'b list) -> 'a -> ('a -> int) -> int
```

## Esercizio 3 [Punti 7]

Definire, usando i costrutti di programmazione funzionale in OCaml, una funzione  $g$  con tipo

```
g : int list -> int * int
```

che, data una lista non vuota di interi, restituisce la coppia formata dal massimo elemento della lista e dal numero di volte che esso occorre nella lista stessa. Ad esempio:  $g [1;-4;5;-1;5;-6;5] = (5,3)$ . L'applicazione di  $g$  alla lista vuota causa invece un'eccezione.

## SOLUZIONE:

Due possibili soluzioni:

```
(* prima soluzione *)
let g lis =
  let rec max lis m =
    match lis with
    | [] -> m
    | x::lis' -> if x>m then max lis' x
                  else max lis' m
  in let rec count lis m =
    match lis with
    | [] -> 0
    | x::lis' -> if x=m then 1+count lis' m
                  else count lis' m
  in
    match lis with
    | [] -> failwith "Errore"
    | x::lis' -> let m = max lis' x in
                  let c = count lis m in
                  (m,c);;

-----

(* seconda soluzione *)
let g lis =
  match lis with
  | [] -> failwith "Errore"
  | x::lis' -> let compare acc y = if y>acc then y else acc in
                let max = List.fold_left compare x lis' in
                let count acc y = if y=max then acc+1 else acc in
                let c = List.fold_left count 0 lis in
                (max,c) ;;
```

## Esercizio 4 [Punti 15]

Si consideri il linguaggio didattico funzionale MiniCaml, e se ne estenda la sintassi astratta e l'interprete del linguaggio in modo gestire il costrutto iterativo `for-each`. La sintassi concreta del costrutto è la seguente:

```
for-each (lista-interi; funzione)
```

dove `lista-interi` rappresenta una lista di interi non vuota e `funzione` è una funzione non ricorsiva che viene eseguita passandole sequenzialmente tutti i valori presenti nella lista. Il costrutto `for-each` restituisce come risultato la somma dei valori calcolati dall'invocazione della funzione.

## SOLUZIONE:

Una possibile soluzione:

```
type exp = ...
    | ForEach of exp list * exp

let rec eval e s = match e with
    ...
    | ForEach e1 e2 -> ( let lis = evalSeq e1 s in
        let f = eval e2 s in
        match (lis, f) with
        | (lst, Closure (i,e,s')) ->
            Int (evalList lst (i,e,s') s)
        | (_, _) -> failwith("ForEach error")
    )

    ...
and evalSeq (lis : exp list) (s : evT env) : int list =
    match lis with
    | [] -> []
    | e::lis' -> let i = eval e s in
        (match (typecheck(TInt,i),i) with
        | (true,Int v) -> v :: (evalSeq lis' s)
        | (false,_) -> failwith("IntList error")
        )
    )
and evalList (lst : int list) (funB : ide*exp*evT env) (s : evT env) : int =
    match (lst, funB) with
    | ([], _) -> 0
    | (v::lst1, (arg,fBody,fDecEnv)) ->
        (match (eval fBody (bind fDecEnv arg (Int v))) with
        | Int v' -> v' + (evalList lst1 funB s)) ;;
```