

# PROGRAMMAZIONE II (A,B) - a.a. 2017-18

## Seconda Valutazione Intermedia – 18 Dicembre 2017

### Esercizio 1

Una funzione a dominio finito è una funzione che è definita solo per un numero finito di elementi. Ad esempio si consideri la seguente funzione con una sintassi nello stile di OCaml

```
let sum = fun y -> 50 + y for y in [0; 1; 2; 3; 4];;
```

La funzione `sum` è definita solamente per valori del parametro attuale che appartengono all'insieme  $\{0, 1, 2, 3, 4\}$ , insieme che è calcolato al momento della definizione della funzione stessa.

1. Si estenda la sintassi astratta del linguaggio didattico funzionale senza funzioni ricorsive in modo da includere tali funzioni.

*Assumendo di modellare solo funzioni unarie, come specificato anche durante lo svolgimento della verifica, e ricordandosi di non considerare la ricorsione, si ottiene la seguente soluzione*

```
type exp = ...
  | DFun of ide * exp * exp list

type evT = ...
  | DFunVal of ide * exp * evT list * evT env
```

2. Si definiscano le regole OCaml dell'interprete per trattare la valutazione di dichiarazione e la chiamata di funzioni a dominio finito.

```
let rec eval (e : exp) (r : evT env) : evT = match e with
  ...
  | DFun(i, a, exL) -> let vL = (evalList exL r) in DFunVal(i, a, vL, r)
  ...
  | FunCall(f, eArg) ->
    let fClosure = (eval f r) in
    (match fClosure with
     ...
     DFunVal(arg, fBody, fDom, fDecEnv) ->
       let v = (eval eArg r) in
       if (check v fDom) then eval fBody (bind fDecEnv arg v)
       else Unbound |
     _ -> failwith("non functional value")) |
  ...
and evalList (lst : exp list) (r : evT env) : evT list = match lst with
  [ ] -> [ ] |
  e :: rest ->
    let v = (eval e r) in v :: evalList rest r |
and check (v : evT) (lst : evT list) : bool = match lst with
  [ ] -> false |
  val :: rest -> if (evTeq v val) then true else (check v rest)
and evTeq (v1 : evT) (v2 : evT) : bool = match lst with
  ... (* adeguata nozione di eguaglianza su evT *);;
```

### Esercizio 2

Si consideri il seguente programma scritto in OCaml.

```
let n = 4;;

let f = (fun x -> n + x);;

let g x y = (x + y) * x in
  let rec h m n = if n < 2 then m 2
                  else g (m 2) (h (fun x -> n) (n - 2)) in
  h f 4;;
```

1. Si determini il tipo inferito dall'interprete OCaml per gli identificatori di funzione (f, g e h) che compaiono nel programma scelto.

```
val f : int -> int = <fun>
val g : int -> int -> int = <fun>
val h : (int -> int) -> int -> int = <fun>
```

2. Si simuli la valutazione del programma mostrando la struttura della pila dei record di attivazione.
3. Si determini il valore calcolato dal programma. 180

### Esercizio 3

Si consideri il seguente programma scritto in una notazione Java-like.

```
class A {
    private int a = 1;
    public int m1(int x) { return a + x + 1; }
    public int m2(int x) { return a + x + 2; }
}

class B extends A {
    private int b = 2;
    public int m1(int x) { return super.m1(x) + b; }
}

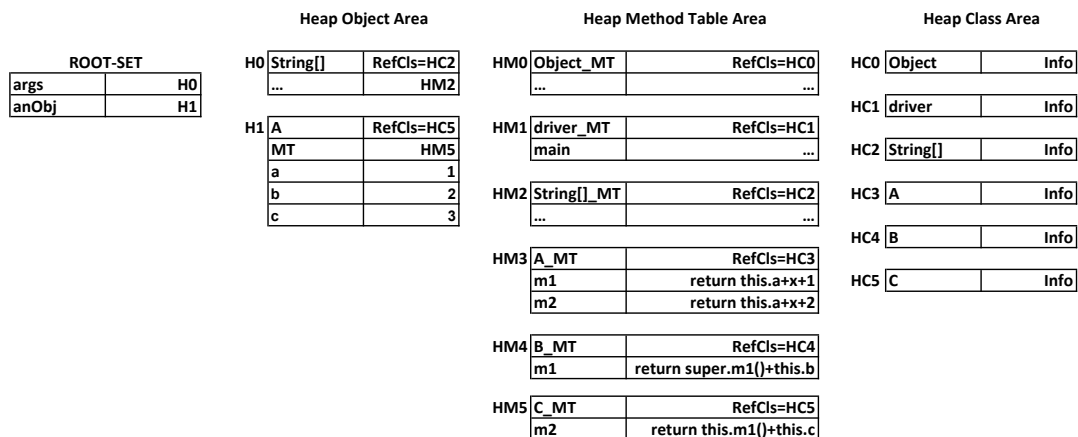
class C extends B {
    private int c = 3;
    public int m2(int x) { return m1(x) + c; }
}

class driver {
    public static void main (String args[]) {
        A anObj = null;
        if (args[0] == "uno") anObj = new B();
        else anObj = new C();
        System.out.println(anObj.m1(5) + anObj.m2(5)); //(1)
    }
}
```

1. Si descriva l'ordine di caricamento delle classi durante l'esecuzione del comando `java driver "due"`.

Object driver String[] A B C

2. Si simuli la struttura del runtime quando l'esecuzione dell'istruzione (1) termina. In particolare si descriva la struttura degli oggetti sullo heap e la struttura delle tabelle dei metodi delle classi.



3. Supponendo di avere ereditarietà multipla e di estendere il programma con la seguente dichiarazione

```
class D extends B, C {  
    private int d = 4;  
    public int m3(int x) { return x * c; }  
}
```

si descriva, motivando la risposta, la struttura della tabella dei metodi di un oggetto di tipo D.