

Costrutto di Dichiarazione multipla

Emanuele Angilé

Università di Pisa

22 giugno 2020

$$t \text{ ide}_1 = \text{exp}_1, \dots, \text{ide}_k = \text{exp}_k$$

Il costrutto di dichiarazione multipla permette di dichiarare $k > 0$ variabili e inizializzarle ad altrettante espressioni denotabili tutte dello stesso tipo $t \in \text{Simple}$, con $\text{Simple} = \{[\text{Int}], [\text{Bool}]\}$.

Permette inoltre di utilizzare all'interno delle espressione exp_j le variabili $\text{ide}_1, \dots, \text{ide}_{j-1}$ fino a quel momento inicializzate.

- Modifiche in Sintassi Astratta:

```
Dcl2 ::= [Decl] Ide Exp
Dcl2Seq ::= Dcl2 | Dcl2[x]Dcl2Seq
Dcl ::= ... | [VarM] Type Dcl2Seq
```

- Modifiche in Sintassi Concreta:

```
Dcl2 ::= ide=Exp
Dcl2Seq ::= Dcl2|Dcl2,Dcl2Seq
Dcl ::= ...|var Simple ide=Exp
        |varm Simple Dcl2Seq
```

- Non è stata apportata alcuna modifica alla macchina astratta AM20.

Sintassi Astratta

```
type dcl2=  
  Decl of ide*exp  
  and  
dcl2Seq=  
  dcl2 list  
  and  
dcl =  
  ...  
  | VarM of tye* dcl2Seq
```

Sintassi concreta

```
let toStringDcl2= (function  
  |Decl(ide,exp)-> (toStringI ide) ^ "=" ^ (toStringExp exp))  
  and  
toStringDcl2Seq l= match l with  
  []->" "  
  |h::t when not(ysame t [])-> (toStringDcl2 h)^ ", " ^ (toStringDcl2Seq t)  
  |h::t->(toStringDcl2 h);;  
  
toStringDcl = (function  
  ...  
  | VarM(tye,dcl2)->  
    "varm " ^ (toStringTye tye) ^ " " ^ (toStringDcl2Seq dcl2);;
```

- Aggiornamento delle regole del sistema Sem_{DCL} con l'aggiunta di D5:

$$\begin{array}{c}
 \langle e_1, (\rho_0, \mu_0) \rangle \rightarrow \langle t_{e_1}, v_1, (\rho_0, \mu_{e_1}) \rangle \quad t = t_{e_1} \quad t \in \text{Simple} \\
 \triangleright (\mu_{e_1}, 1) = (\text{loc}_{a_1}, \mu_{a_1}) \quad [I / ([\text{mut}]t_{e_1}, \text{loc}_{a_1})] \circ \rho_0 = \rho_1 \quad \mu_{a_1} [\text{loc}_{a_1} \leftarrow v_1] = \mu_1 \\
 \dots \\
 \langle e_k, (\rho_{k-1}, \mu_{k-1}) \rangle \rightarrow \langle t_{e_k}, v_k, (\rho_{k-1}, \mu_{e_k}) \rangle \quad t = t_{e_k} \\
 \triangleright (\mu_{e_k}, 1) = (\text{loc}_{a_k}, \mu_{a_k}) \quad [I / ([\text{mut}]t_{e_k}, \text{loc}_{a_k})] \circ \rho_{k-1} = \rho_k \quad \mu_{a_k} [\text{loc}_{a_k} \leftarrow v_k] = \mu_k \\
 \hline
 \langle [\text{varm}] t \ I_1 e_1 \dots I_k e_k, (\rho_0, \mu_0) \rangle \rightarrow \langle [\text{void}], (\rho_k, \mu_k) \rangle
 \end{array}$$

- Aggiornamento del sistema Y:

$$\text{Y5} : \frac{\langle e_i, Y_\rho \rangle \rightarrow_Y (t_i, Y_\rho) \quad \forall 1 \leq i \leq k \quad t \in \text{Simple} \quad t_1 = \dots = t_k = t}{\langle [\text{varm}] t \ I_1 e_1 \dots I_k e_k, Y_\rho \rangle \rightarrow_Y ([\text{void}], [I_n / [\text{mut}]t] \circ (\dots \circ ([I_1 / [\text{mut}]t] \circ Y_\rho)))}$$

Con la regola Y5 appena aggiunta, gli errori di tipo possibili sono sostanzialmente due:

- il primo si ha se il tipo t dichiarato non è Simple

$$\text{E8: } \frac{t \notin \text{Simple}}{\langle [\text{varm}] t \ I_1 e_1 \dots I_k e_k, Y_\rho \rangle \rightarrow_Y ([\text{terr}], Y_\rho)}$$

- il secondo è dato dalla presenza di almeno un' espressione e_i la cui valutazione sia di tipo t_i diverso dal tipo t dichiarato

$$\text{E9: } \frac{\langle e_i, Y_\rho \rangle \rightarrow_Y (t_i, Y_\rho) \ \forall 1 \leq i \leq k \quad \exists i : t_i \neq t}{\langle [\text{varm}] t \ I_1 e_1 \dots I_k e_k, Y_\rho \rangle \rightarrow_Y ([\text{terr}], Y_\rho)}$$

Inserimento del caso [varm] in Sem_{DCL} :

```
let rec declSem decl (rho, (Store(d,g) as mu)) =
  | VarM (ty, decl2) ->
    (match decl2 with
     | Decl(ide, exp)::tail->
       (match expSem exp (rho, mu) with
        | (te, v, (rhoe, mue))
          when (isSimple ty) && (ysame ty te)
            -> (let (loca, mua) = allocate mue 1 in
                 let den = DVar((Mut ty), loca) in
                 let rhoF = bind rhoe ide den in
                 let muF = upd mua loca (eT0m v) in
                 declSem(VarM(ty, tail))(rhoF, muF))
        | (te, v, (rhoe, mue))
          when (isSimple ty)
            -> raise(TypeErrorI("E9: declSem", ide))
        | _ -> raise(TypeErrorI("E8: declSem", ide)))
     | [] -> (Void, (rho, mu)))
```

Primo esempio di uso del costrutto

```
let dcl1= VarM (Int,[Decl ("id1",N 30);Decl ("id2",Div (Val "id1",N 5))]) in
let dcl2= VarM (Bool,[Decl ("b11",B True);Decl ("b12",GT(Val"id2",N 10))]) in
let p=Prog("ex1",Seq[StmD dcl1; StmD dcl2]) in
let s = toStringProg p in
let _ = printf "\n%s\n" s in
run p;;
```

```
Program ex1{
  varm int id1=30, id2=(id1 / 5);
  varm bool b11=true, b12=(id2 > 10);
}
```

===== Traccia del Programma ex1 =====

```
Stack: [b12/(bool,L3); b11/(bool,L2); id2/(int,L1); id1/(int,L0)]
Store: [L0<-30,L1<-6,L2<-true,L3<-false]
```

===== Traccia: Fine =====

- Esempio di errore 9 ($\exists i : t_i \neq t$)

```
1     let dclerr9= VarM (Int,[Decl("id1",N 9); Decl("id2",B False)]) in
2     let p=Prog("error-nine", StmD dclerr9)in
3     let s = toStringProg p in
4     let _ = printf "\n%s\n" s in
5     run p;;
6
7 Program error-nine{
8     varm int id1=9, id2=false}
9 Exception: TypeErrorS "E36: E32: E9: dclSem varm int id1=9, id2=false".
```

- Esempio di errore 8 ($t \neq \text{Simple}$)

```
1     let dclerr8= VarM (Void,[Decl("id1",N 11); Decl("id2",N 13)]) in
2     let p=Prog("error-eight", StmD dclerr8)in
3     let s = toStringProg p in
4     let _ = printf "\n%s\n" s in
5     run p;;
6
7 Program error-eight{
8     varm void id1=11, id2=13}
9 Exception: TypeErrorS "E36: E32: E8: dclSem varm void id1=11, id2=13".
```