



# **TRIPLE DI HOARE: SEQUENZE (ARRAY) E AGGIORNAMENTO SELETTIVO**

**Corso di Logica per la Programmazione  
A.A. 2012/13**

# SEQUENZE: SINTASSI

- Estendiamo il linguaggio per usare *array* o *sequenze*
- Scriviamo **v : array [a,b) of T** per dire che **v** è una variabile di tipo:  
“sequenza di elementi di tipo **T** con dominio **[a,b)**”,  
dove **T** può essere **int** o **bool**
- Il dominio di **v** viene indicato come *dom(v)*
- Scriviamo **v[i]** per denotare l'**i**-esimo elemento di **v**
- La **sintassi** delle espressioni diventa:

Exp ::= Const | Id | **Ide[Exp]** | (Exp) | Exp Op Exp | not Exp



# SEQUENZE: SEMANTICA

- Ricordiamo che uno **stato**  $\sigma$  è una funzione

$$\sigma : \text{Ide} \rightarrow \mathbf{B} \cup \mathbf{Z}$$

- Estendiamo il concetto di stato: se  $\mathbf{v}$  è un array di tipo  $\mathbf{T}$ ,

$$\sigma(\mathbf{v}) : \text{dom}(\mathbf{v}) \rightarrow \mathbf{B} \quad \text{se } \mathbf{T} = \mathbf{bool}$$

$$\sigma(\mathbf{v}) : \text{dom}(\mathbf{v}) \rightarrow \mathbf{Z} \quad \text{se } \mathbf{T} = \mathbf{int}$$

- Estendiamo la funzione di **interpretazione semantica**:

$$E(\text{Ide}[\text{Exp}], \sigma) = E(\text{Ide}, \sigma)(E(\text{Exp}, \sigma)) \quad \text{se } E(\text{Exp}, \sigma) \in \text{dom}(\text{Ide})$$

- $\text{Ide}[\text{Exp}]$  non è sempre definito: estendiamo la funzione *def*

$$\text{def}(\text{Ide}[\text{Exp}]) = \text{def}(\text{Exp}) \wedge \text{Exp} \in \text{dom}(\text{Ide})$$

- Nota: le operazioni non possono essere applicate a sequenze, ma solo a singoli elementi di sequenze.

Es:  $\mathbf{a}[2] < \mathbf{b}[3]$ ,  $\mathbf{a}[2] * \mathbf{y} + \mathbf{x}$ , ma non  $\mathbf{a} + \mathbf{b}$  !



# AGGIORNAMENTO SELETTIVO

- Ogni elemento di una sequenza è una variabile, quindi può comparire a sinistra di un assegnamento. Es: **a[3] := 5**
- La semantica di questo comando (**assegnamento selettivo**) è data dal seguente assioma (*ass-sel*):

$$\{def(E) \wedge def(E') \wedge E \in dom(v) \wedge P[w/v]\} \quad v[E] := E' \quad \{P\}$$

dove  $w = v[E'/E]$

- Si può usare anche la seguente regola derivata:

$$\frac{R \Rightarrow def(E) \wedge def(E') \wedge E \in dom(v) \wedge P[w/v] \quad w = v[E'/E]}{\{R\} \quad v[E] := E' \quad \{P\}}$$



# ESEMPIO DI AGGIORNAMENTO SELETTIVO

- Si verifichi la tripla:

$$\{k \in \text{dom}(v) \wedge (\forall i . i \in \text{dom}(v) \wedge i \neq k \Rightarrow v[i] > 0)\}$$

$$v[k] := 3$$

$$\{(\forall i . i \in \text{dom}(v) \Rightarrow v[i] > 0)\}$$

- Applicando la regola, è sufficiente dimostrare:

$$k \in \text{dom}(v) \wedge (\forall i . i \in \text{dom}(v) \wedge i \neq k \Rightarrow v[i] > 0) \Rightarrow \\ \text{def}(k) \wedge \text{def}(3) \wedge k \in \text{dom}(v) \wedge (\forall i . i \in \text{dom}(w) \Rightarrow w[i] > 0)$$

dove  $w = v[3/k]$

- **Esercizio:** si completi la dimostrazione



# ESERCIZIO: SCANSIONE DI SEQUENZA

- Si consideri il seguente programma annotato che conta il numero di elementi maggiori di zero in un array **a**: **array [0, n) of int**.

```
{a : array [0, n) of int }  
x, c := 0, 0;  
{Inv : c = #{j : j ∈ [0, x) ∧ a[j] > 0 } ∧ x ∈ [0, n] } {t : n - x}  
while x < n do  
    if (a[x] > 0) then c := c+1 else skip fi ;  
    x := x + 1  
endw  
{Inv ∧ ~(x < n)}  
{ c = #{j : j ∈ [0, n) ∧ a[j] > 0 } }
```

- Scrivere e dimostrare la Condizione di Invarianza
- Scrivere e dimostrare la Condizione di Terminazione
- Scrivere e dimostrare la Condizione di Progresso

