

Lo stato

- I domini della semantica restano invariati:
Ide, Val ($\text{Int} \cup \{\top, \perp\}$) Loc (locazioni di memoria), FunctDecl.
- ma definiamo 2 funzioni:
 - $v_{\text{Loc}}: \text{Loc} \rightarrow \text{Val}$ che trasforma locazioni in valori
 - $\varepsilon_{\text{Loc}}: \text{Val} \rightarrow \text{Loc}$ che trasforma valori in locazioni

Puntatori

$$\sigma(\text{Ide}) = d$$

(Amp)

$$\langle \&\text{Ide}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle \text{in}_{\text{val}}(d), \mu \rangle$$

(Star)

$$\langle \text{Exp}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle v, \mu' \rangle$$

$$\langle * \text{Exp}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle \mu'(\text{in}_{\text{Loc}}(v)), \mu_1 \rangle$$

Programmazione strutturata

- Problemi complessi si risolvono suddividendo il problema in problemi più semplici ciascuno risolto da un programma
 - es: `faiCerchio`, `faiRettangolo` e `faiTriangolo` sono pezzi di programma che assolvono un compito, in questo caso quello di leggere e calcolare per una data fig. geometrica.
- I programmi definiti dentro un programma più generale si chiamano funzioni (o procedure) .

“Sottoprogrammi”

- Trasferimento del controllo (cambia il flusso delle istruzioni)
- Concetti di programma chiamante e programma invocato
- Scambio di dati tra programma invocato e programma chiamante
 - parametri formali e
 - parametri attuali
 - risultato del programma invocato
 - ambiente del programma invocato

Funzioni in ogni linguaggio anche Caml e C

- definizione:
 - nome
 - nome e tipo dei parametri (formali)
 - tipo calcolato
 - corpo
- invocazione:
 - nome
 - i parametri (attuali)

In Caml i tipi non compaiono perchè inferiti dal sistema, il corpo è un'espressione

Definizione e invocazione



Definizioni di funzioni

$$\text{(FunDef)} \frac{\sigma' = \sigma [\langle x, B, \sigma' \rangle / m],}{\langle \text{Type}_r, m(\text{Type } x) B, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle \sigma', \mu \rangle}$$

$$\text{(STL)} \frac{\langle \text{FunDef}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle \sigma', \mu \rangle \quad \langle \text{StmtList}, \langle \sigma', \mu \rangle \rangle \rightarrow \mu'}{\langle \text{FunDef StmtList}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \mu'}$$

Espressioni: invocazione di funzione

$$\langle \text{Exp}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle v, \mu' \rangle \quad \sigma(m) = \langle x, B, \sigma' \rangle$$

$$\text{free}(\mu') = \langle \ell, \mu'' \rangle \quad \text{free}(\mu'') = \langle \ell', \mu''' \rangle$$

$$\langle B, \langle \omega[\ell'/\text{retval}][\ell/x].\sigma', \mu'''[v/\ell] \rangle \rangle \rightarrow \mu^{\text{VI}}$$

invoc

$$\langle m(\text{Exp});, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle \mu^{\text{VI}}(\ell'), \mu^{\text{VI}} \rangle$$

Comandi: return

(return)

$\langle \text{return Exp}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle \rightarrow \langle \text{retVal} = \text{Exp}, \langle \sigma, \mu \rangle \rangle$

Scoping:

- Individua l'ambiente di valutazione della funzione:
 - Statico: l'ambiente è costruito a partire dall'ambiente di risultante dalla dichiarazione della funzione
 - dinamico: l'ambiente è costruito a partire dall'ambiente di invocazione della funzione.
- Quasi tutti i linguaggi di programmazione utilizzano lo scoping statico

Passaggio dei parametri:

- La modalità di passaggio dei parametri :
 - per valore : le modifiche effettuate dal chiamato non si ripercuotono nello stato del chiamante. Tutti i linguaggi la prevedono.
 - per riferimento: le modifiche effettuate dal chiamato si ripercuotono nello stato del chiamante. È un modo per calcolare il risultato o parte di esso. Molti linguaggi imperativi la prevedono o la simulano,
 - ne esistono altre (per nome) che non trattiamo.
- In C: passaggio solo per valore. Per riferimento è simulata utilizzando i parametri di tipo puntatore: cioè si passa l'indirizzo. esercizi