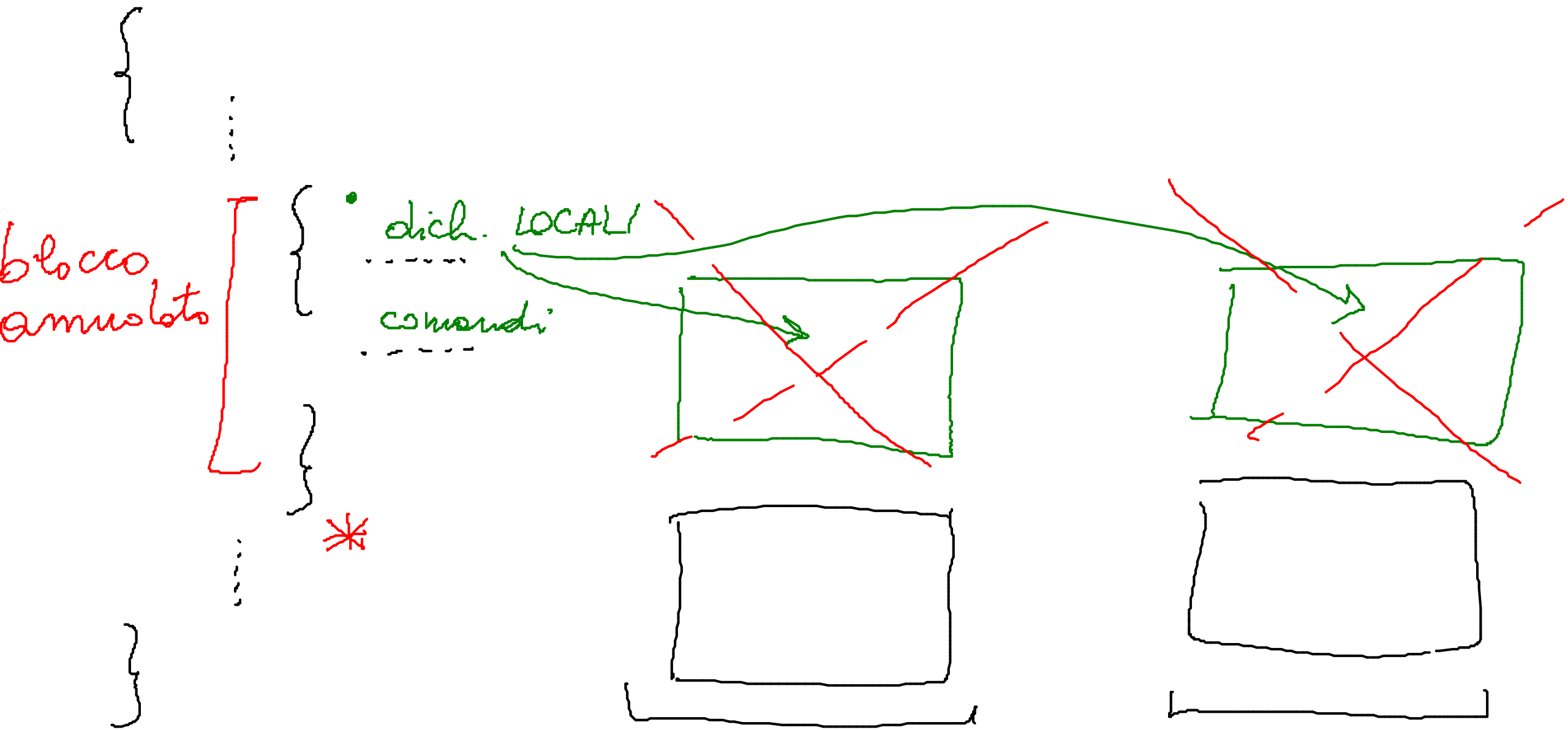


Com ::= Block

Block ::= { Declist Conalist }



Sem_{clist} Com list $\rightarrow P \rightarrow M \rightarrow M$

Sem_{clist} $c \rho \mu = \text{Sem}_c c \rho \mu \quad c \in \text{Com}$

Sem_{clist} $[c \text{ cs}] \rho \mu = \text{Sem}_{\text{clist}} \text{cs} \rho \mu'$

dove

$\mu' = \text{Sem}_c c \rho \mu$

$$\text{Sem}_c \{ \textcircled{ds} \text{ cs} \} \rho \mu = \mu''$$

$$\text{Sem}_{\text{clist}} \text{ cs } \varphi.\rho \quad \nu.\mu = K' \cdot \mu''$$

$$\text{Sem}_{\text{objs}} \underline{ds} \quad \underline{\omega}.\rho \quad \underline{\omega}.\mu = \underline{\varphi}.\rho, \underline{\nu}.\mu$$

- 1) aggiunta di un frame vuoto sulle pile $\omega.\rho, \omega.\mu$
- 2) valutazione delle DICHIARAZIONI LOCALI $\varphi.\rho, \nu.\mu$
- 3) esecuzione della sequenza di comandi: $\nu.\mu''$
- 4) uscita dal blocco: μ''

• { int x = 10;

① x = x + 1;

{ [int y = 200;
[int x;

② y = y + 1;

x = 1 + y;

}

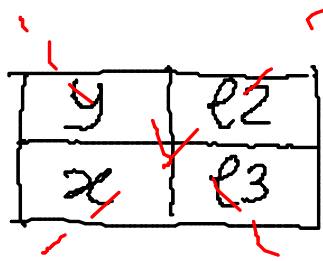
x = x + 1;

④

⑤

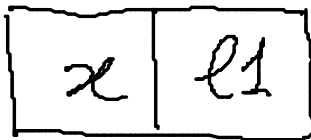
}

②

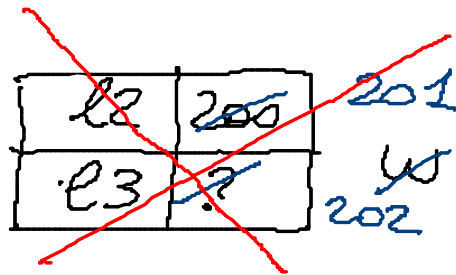


y

①



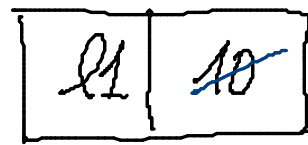
x



201
y
202

③

④



11
12

⑤

```
{ int x = 10;
```

```
int z = 20;
```

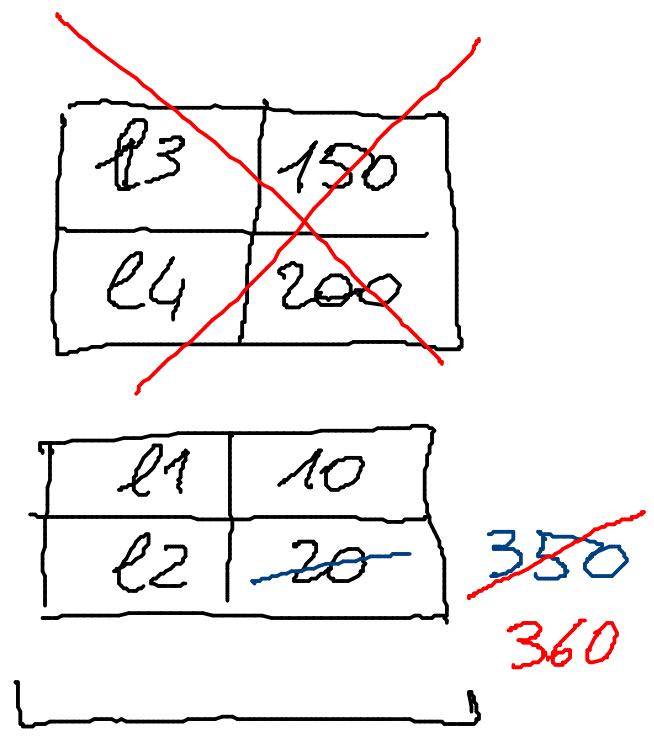
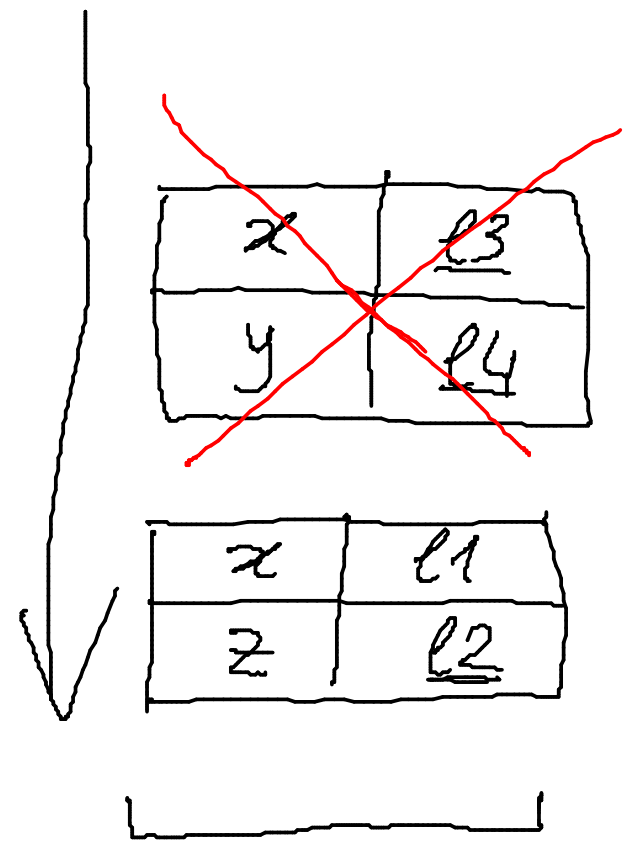
```
{ int x = 150;
```

```
int y = 200;
```

```
z = x + y;
```

```
}
```

```
z = x + z ;
```



M

$$\text{Sem}_{\text{clist}} \{ \text{clist} \} \rho \mu = \mu''$$

$$\text{Sem}_d \text{ Clst } w.\rho \quad w.\mu = w.\mu''$$

PROGRAMMA

$\text{Prog} ::= \text{Block}$

$\text{Sem}_{\text{prog}} : \text{Prog} \rightarrow M$

$\text{Sem}_{\text{prog}} \{ ds \ cs \} = \text{Sem}_c \{ ds \ cs \} \Omega \Omega$

attenzione

$$\text{Sem}_{\text{prog}} \{ ds \ cs \}$$

$$= \text{Sem}_c \{ ds \ cs \} \ \Omega \ \Omega$$

$$= \left\{ \begin{array}{l} \text{def di Sem}_c \quad \text{Sem}_{\text{dist}} \ ds \ w.\Omega \ v.\Omega = \varphi.\Omega, \psi.\Omega \\ \text{Sem}_{\text{dist}} \ cs \ \varphi.\Omega \ \psi.\Omega = \underline{\underline{\psi' \Omega}} \end{array} \right.$$

Ω

la semantica di un programma è la PILA VUOTA !!

In C e negli altri linguaggi esistono costrutti per
 COMUNICARE all'esterno i risultati del calcolo
 (stampe, memorizzazione su periferiche, ecc...)

PUNTATORI in C

Variabili

int x = 10; caratterizzate da

- un nome
- un valore
- un tipo
- un indirizzo

componente MODIFICABILE

locazione associata nell'ambiente alla variabile

- I puntatori sono VARIABILI come tutte le altre il cui valore è l'INDIRIZZO (locazione) di un'altra variabile

```

{ int x = 10;
  int *p;

```

← variabile intera

← variabile di tipo PUNTATORE e INTERO:

- durante l'esecuzione potrà assumere come valori indirizzi (locazioni) associate a variabili di tipo int.

- attraverso un PUNTATORE è possibile modificare il valore della VARIABILE il cui indirizzo è il valore associato al puntatore

denota
l'indirizzo di x
(la locazione
di x)

```

p = &x;

```

⋮

```

*p = 300;

```

p PUNTA a x

x è PUNTATA da p



x	<u>l1</u>
p	l2

l1	10	300 ←
l2	?	<u>l1</u>

```

{ int *p;
  int x = 10;
}

```

```

{ int *p = &x;
  int x = 10;
}

```

x non c'è nello stato

```

{ int x = 10;
  int *p = &x;
}

```

```

{ int x = y + 1;
  int y = 20;
}

```

y non c'è nello stato

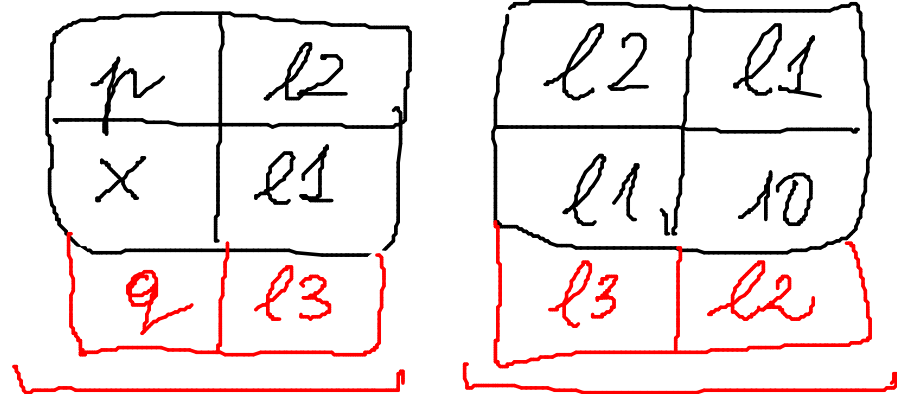
```

{ int x = 10;
  int *p; int **q;
  p = &x;
  q = &p;
}

```

- &x : l1
 - x : 10
 - p : l1

- &p : l2



ESTENSIONI SINTASSI e SEMANTICA

per TRATTARE PUNTATORI

$$1) \mu : Loc \rightarrow (Val \cup Loc)_{\perp}$$

$$Val = \underline{\mathbb{N}} \cup \underline{\mathbb{Z}} \cup \cancel{\mathbb{R}} \cup \cancel{\mathbb{C}}$$

$$[\text{Type} ::= \text{int} \mid \text{int} *]$$

$$\left[\begin{array}{l} \text{Type} ::= \text{BType} \mid \text{PType} \\ \text{BType} ::= \text{int} \mid \text{char} \mid \text{float} \mid \dots \\ \text{PType} ::= \text{BType} * \end{array} \right.$$

Exp ::= & Ide | * Ide

Com ::= * Ide = Exp;

x = x + 1;

*y = *y + 1;

{ int x = 10; int z = 30;
int *p;

x = x + 1;

p = &x;

*p = *p + 1;

x = x + 1;

p = &z;

*p = *p + 1;

la variabile
incrementata
e x

la variabile modificata
e x

la variabile modificata
e z

ESTEN SLOWI SEMANTICHE

$$\text{Sem}_{\text{exp}} : \text{Exp} \rightarrow \mathcal{P} \rightarrow \mathcal{M} \rightarrow \text{Val} \cup \text{Loc}$$

$$\text{Sem}_{\text{exp}} \ \& \ x \ \rho \ \mu = \rho \ x \quad x \in \text{Ide}$$

$$\text{Sem}_{\text{exp}} \ \underline{\underline{*x}} \ \rho \ \mu = \underline{\underline{\mu(\mu(\rho x))}} \quad x \in \text{Ide}$$

$$\text{Sem}_{\text{exp}} \ x \ \rho \ \mu = \mu(\rho x)$$

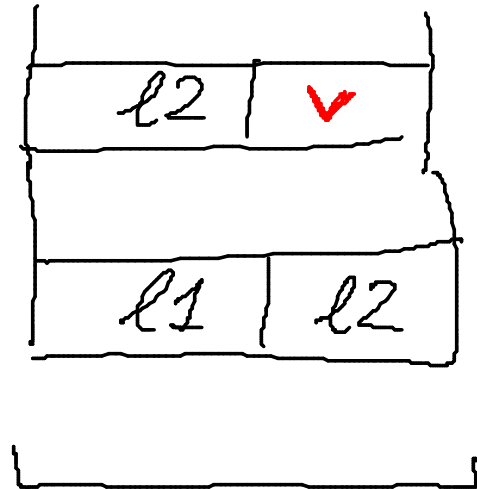
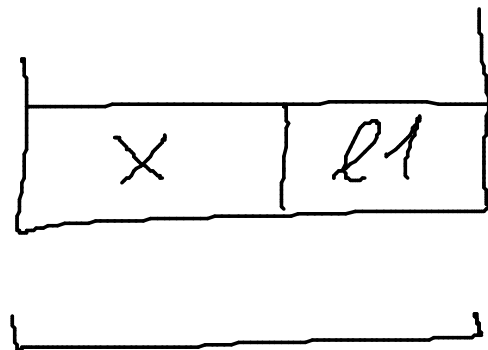
x	l1

l2	
l1	l2

$$\text{Sem}_{\text{com}} * x = e; \rho \mu = \mu \left[\frac{v}{\underline{\mu}(ex)} \right]_{\text{mod}}$$

$$\text{done } v = \text{Sem}_{\text{exp}} e \rho \mu$$

$$\text{Sem}_{\text{com}} x = e \rho \mu = \mu \left[\frac{v}{\rho x} \right]$$



$$\text{Sem}_d \quad T * x; \ell \mu = \ell \left[\begin{array}{c} \ell \\ \hline x \end{array} \right]^{\text{odd}}, \quad \mu \left[\begin{array}{c} ? \\ \hline \ell \end{array} \right]^{\text{odd}}$$

$$\ell = \text{succloc } \mu$$

$$\text{Sem}_d \quad \underline{\underline{T * x = e}} \quad \ell \mu = \ell \left[\begin{array}{c} \ell \\ \hline x \end{array} \right]^{\text{odd}}, \quad \mu \left[\begin{array}{c} \ell' \\ \hline \ell \end{array} \right]^{\text{odd}}$$

$$\text{done} \quad \text{Sem}_{\text{exp}} \quad e \quad \ell \mu = \ell'$$