

MODELLO DI STATO

- Due pile: PILA AMBIENTE

contiene associazioni tra identificatori
(nomi di variabili) e **INDIRIZZI DI MEMORIA**
(**Locazioni**)

int x = 10;

x	l_x
---	-------

AMBIENTE

PILA MEMORIA

contiene associazioni tra locazioni
e valori (vedremo che anche le
locazioni stesse sono "valori" associabili
in memoria)

l_x	10
-------	----

MEMORIA

FRAME AMBIENTE

$$\varphi : \text{Ide} \rightarrow \text{Loc}_\perp$$

|
"f"

FRAME MEMORIA

$$\nu : \text{Loc} \rightarrow (\mathbb{N} \cup \mathbb{B} \cup \text{Loc})_\perp$$

|
"m"

Val_⊥

P: PILA AMBIENTE

$$P = \{\Omega\} \cup \{\varphi.p \mid \varphi : \text{Ide} \rightarrow \text{Loc}_\perp, p \in P\}$$

PILE AMBIENTE

↑

$$p \in P$$

$$\varphi : \text{Ide} \rightarrow \text{Loc}_\perp$$

M: PILA MEMORIA

$$M = \{\Omega\} \cup \{\nu.\mu \mid \nu : \text{Loc} \rightarrow \text{Val}_\perp, \mu \in M\}$$

PILE MEMORIA

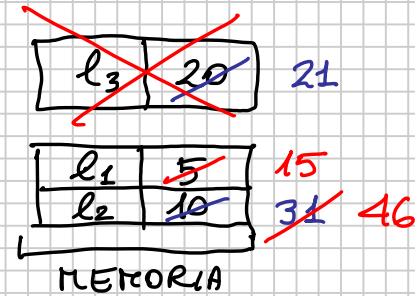
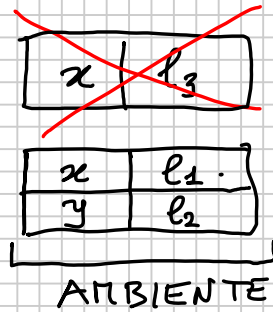
μ ∈ M

$$\nu : \text{Loc} \rightarrow \text{Val}_\perp$$

Esempio : gestione di blocchi occupati rispetto al nuovo stato

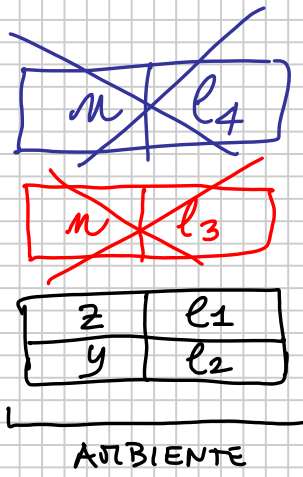
```

{ int x = 5;
  int y = 10;
  x = x + y;
  { int x = 20;
    x = x + 1;
    y = x + y;
  }
  y = x + y;
}
    
```

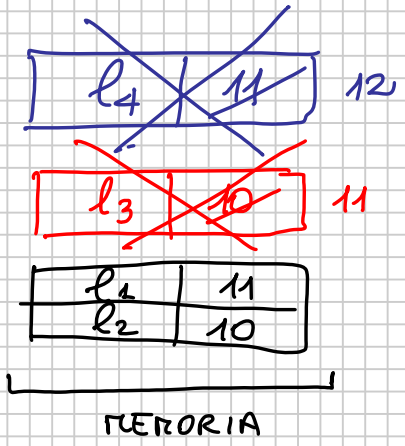


```
void incr (int n)
{
    n = n + 1;
}
```

```
main ()
{
    int y = 10;
    int z = 11;
    ① incr (y);
    ② incr (z);
}
```



Il passaggio è PER VALORE!
 Come possiamo **SIMULARE** il passaggio per **VARIABILE**? Usiamo i PUNTORI



PUNTORI in C

L'introduzione di ambiente e memoria ci ha consentito di esplicitare gli indirizzi (locazioni) associati alle variabili. In C gli indirizzi sono VALORI come tutti gli altri (possono essere associati a variabili di tipo PUNTORE).

① DICHIARAZIONI di PUNTORI

int *p;

i valori che p potrà assumere durante l'esecuzione sono INDIRIZZI di variabili di tipo int

int x;

i valori che x potrà assumere durante l'esecuzione sono INTERI

```
int x = 10;
int *p;
```

```
p = &x;
```

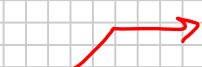
```
x = x + 1;
```

```
p = x + 1;
```

NO! perché l'espressione $x+1$ ha un valore di tipo int, non int* !!

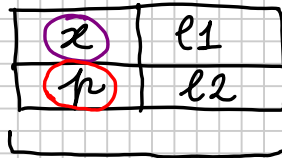
```
x = &p;
```

NO! perché $&p$ ha come valore un indirizzo, non int

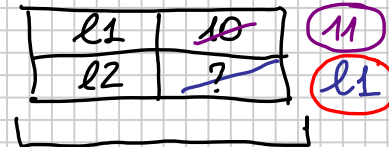


denota l'indirizzo della variabile x
 x è una variabile di tipo int, $&x$ è l'indirizzo di una variabile di tipo intero e come tale è un valore che può essere attribuito ad una variabile di tipo int* come p .

$&x$ "sta per" la locazione associata ad x nella pila sottostante



AMBIENTE



MEMORIA

Come facciamo ad "usare" variabili di tipo puntatore?

Se p è una variabile di tipo int *

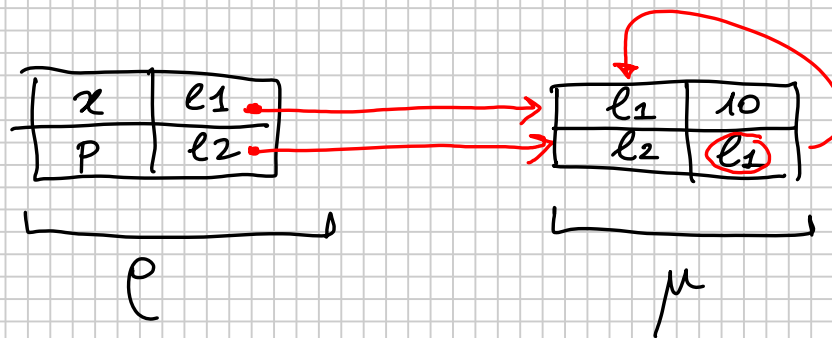
$*p$

"sta per la variabile (di tipo int) il cui indirizzo è il valore di p "

dereferencing
(dereferenziatione)

TERMINOLOGIA: se p è una variabile di tipo puntatore e il valore di p è l'indirizzo di x , diciamo che p PUNTA a x ,

x È PUNTATA da p



$p = \&x;$


```

{
int x = 10;
int y = 20;
int *p = &x;
int *q = &y;
}
    
```

nello stato risultante da queste dichiarazioni
 x e $*p$ sono "sinonimi"
 y e $*q$ " " " "

Sono equivalenti in questo stato

```

* p = * q + 1; •
(x = y + 1;)
    
```

Sono equivalenti nel nuovo stato!

```

p = &y;
* p = * q + 1; •
(y = y + 1;)
    
```

x	l_1
p	l_2 •
q	l_3 •
y	l_4 -

ρ

l_2	l_1
• l_3	• l_4 •
l_4	<u>20</u> •
l_1	10

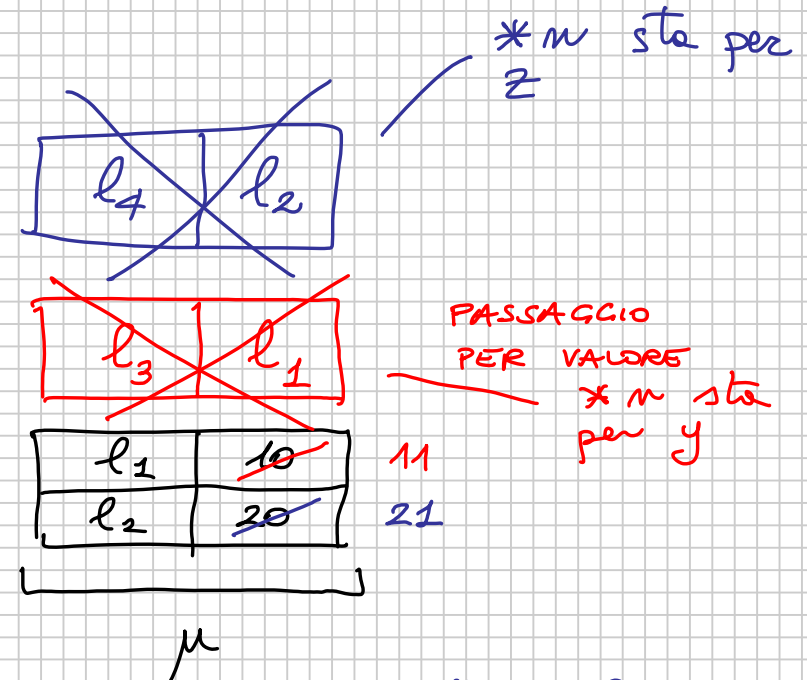
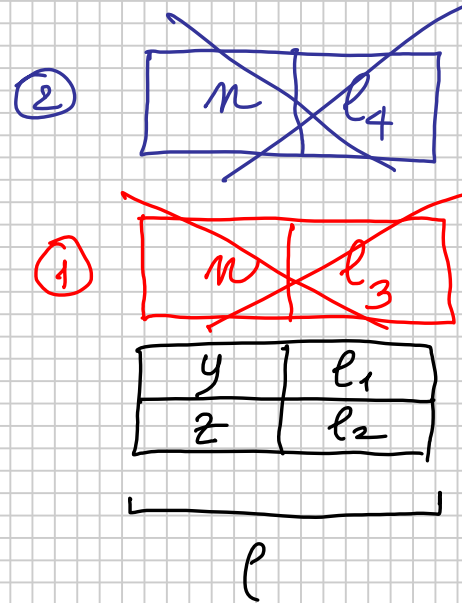
l_4
 21
 21

μ

PASSAGGIO per VARIABILE : SIMULAZIONE utilizzando i PONTATORI

```
void incr (int *m)
{ *m = *m + 1; }
```

```
main ()
{ int y = 10;
  int z = 20;
  ① incr(&y);
  ② incr(&z);
}
```



L'uso di parametri formali di tipo PUNTATORE consente di ottenere l'effetto del PASSAGGIO per VARIABILE anche in C (dove il PASSAGGIO dei PARAMETRI è SOLO PER VALORE)

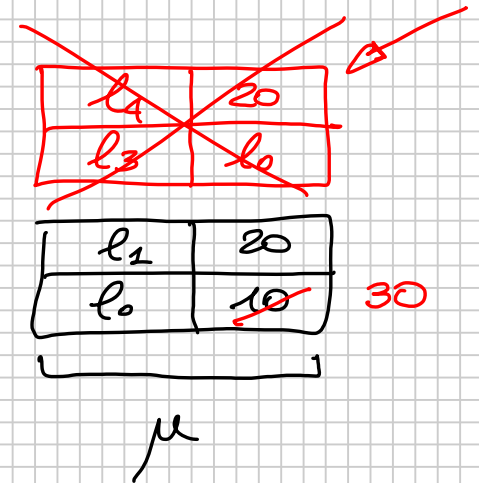
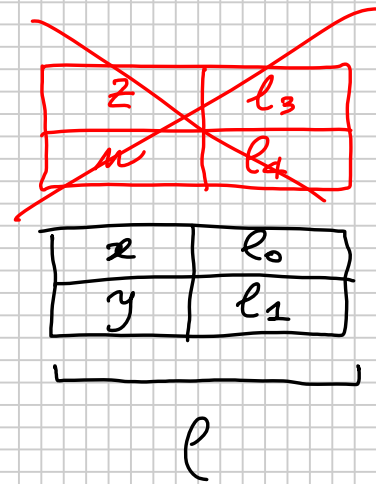
PROCEDURA con 2 PARAMETRI: z variabile da modificare, n valore con cui incrementare il valore di z

```
void incr (int *z, int n)
{ *z = *z + n; }
```

main()

```
{ int x = 10; int y = 20;
  incr(&x, y); }
```

↳ vorrei "aumentare il valore di x del valore di y "



REGOLE di SCOPING

```
void mcφ (int x, int y)
{
  ⋮
}
```

```
main ()
{
  int z; int w;
  ⋮
  mcφ (z, w);
  ⋮
}
```

è come se la chiamata fosse "rimpiattata" da

```
{
  int x = z;
  int y = w;
  <corpo>
}
```

NON È ESATTAMENTE COSÌ!

```
int w = 20;
void incr (int *z)
{
  *z = *z + w;
}
```

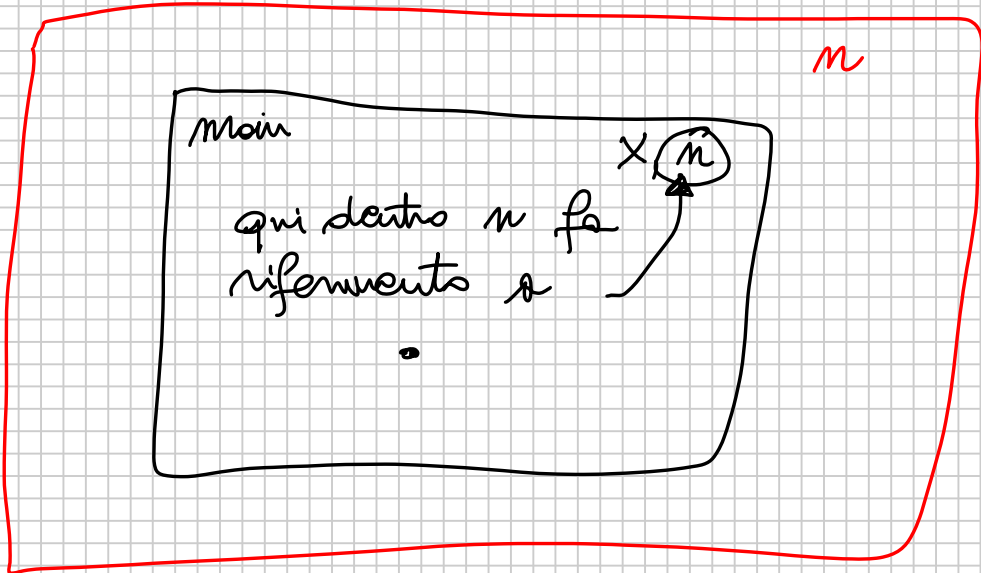
SCOPING STATICO
w è sempre questo !!

```
main ()
{
  int x = 30;
  int n = 150;
  incr (&x);
  {
    int *z = &x;
    *z = *z + n;
  }
  NO !!
```

SCOPING DINAMICO

quale è il valore di x dopo questa chiamata?

Le eventuali variabili GLOBALI usate nella procedura sono SEMPRE quelle "vive" al momento della dichiarazione della procedura



x	l ₂
<u>m</u>	l ₃

l ₂	30
l ₃	150

m	l ₁
---	----------------

l ₁	20
----------------	----

e

μ

SCOPING STATICO : i nomi globali (non locali, diversi dai parametri formali e da nomi dichiarati nel corpo della procedura / funzione) si riferiscono sempre (in ogni chiamata) a quelli presenti nell'AMBIENTE al momento della dichiarazione delle procedure / funzioni

SCOPING DINAMICO : i nomi globali si riferiscono a quelli presenti nell'ambiente al momento della CHIAMATA di procedura / funzione

```
int m = 20;
void incr (int *z)
{ *z = *z + m; }
```

```
{ int x = 10; int y = 20;
  { int m = 150;
    incr (&x);
  }
  ;
  { int m = 3000;
    incr (&y);
  }
  ;
}
```

SCOPING STATICO
valore di x è 30

SCOPING DINAMICO
valore di x è 160

valore di y è 40

il valore di y è 3020