

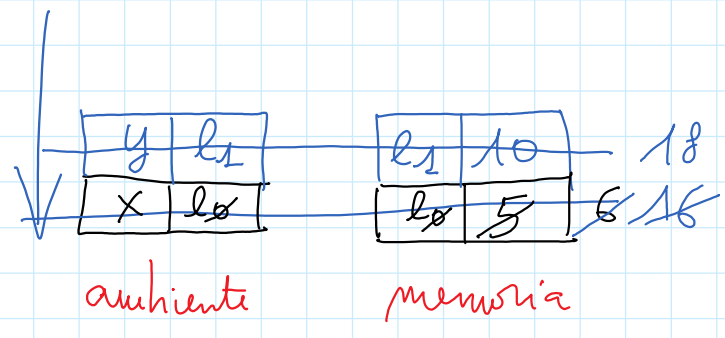
nomi, variabili, identificatori

```

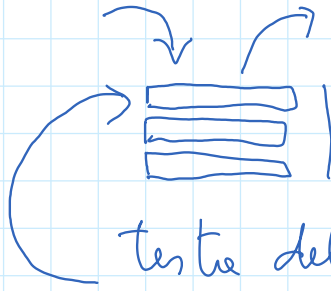
{
  int x = 5; ←
  x = x + 1; ←
  {
    int y = 10;
    x = y + x; ←
  }
  x = x + 2;
} printf( ".x" )

```

Annotations: A large red bracket on the left groups the entire code block and is labeled "comando". A smaller red bracket groups the inner block and is also labeled "comando". A blue arrow points from the inner block to the final `printf` statement. A blue circle around `y + x` in the inner block has an arrow pointing to the value "16".



PILA (STACK)



LAST IN FIRST OUT
LIFO

testa delle pile

↓ push (p, v)
↗ pop (p)

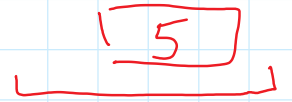
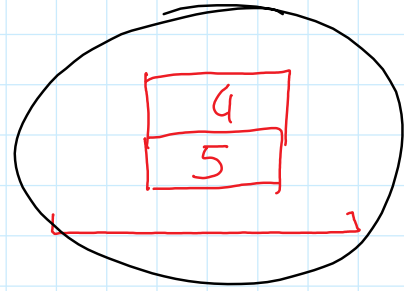
Costante part colon:
pile vuote
 Ω

pile di interi

$\Omega =$

giovedì 21 settembre 2017 14:23

$\text{pop}(\text{push}(\text{push}(\Omega, 5), 4))$



y	l_1
x	l_2

ambiente

frame
di ambiente

l_1	5
l_2	3

memoria

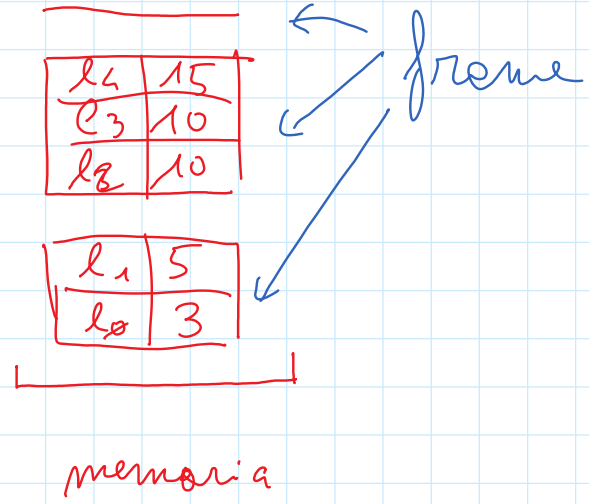
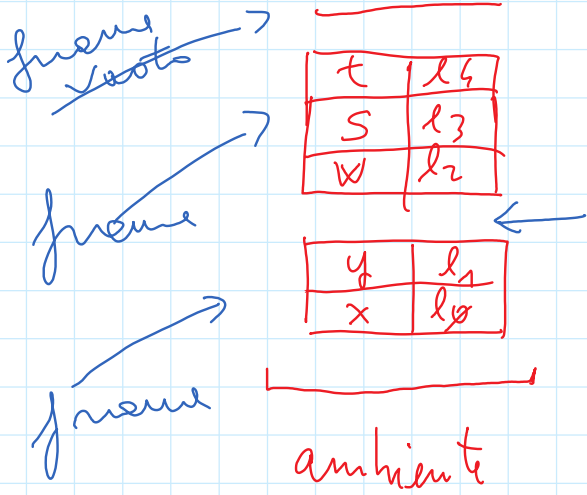
frame
di memoria

Frame
particolari:
frame vuoto

_____ }
frame

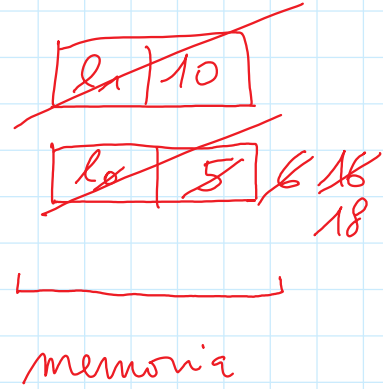
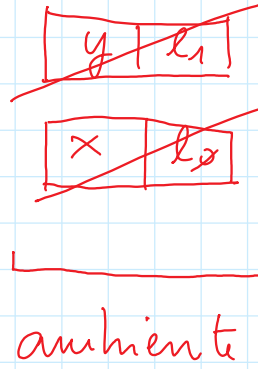
ambiente \rightarrow pile di frame di ambiente
memoria \rightarrow pile di frame di memoria

es. di possibili ambiente e memoria

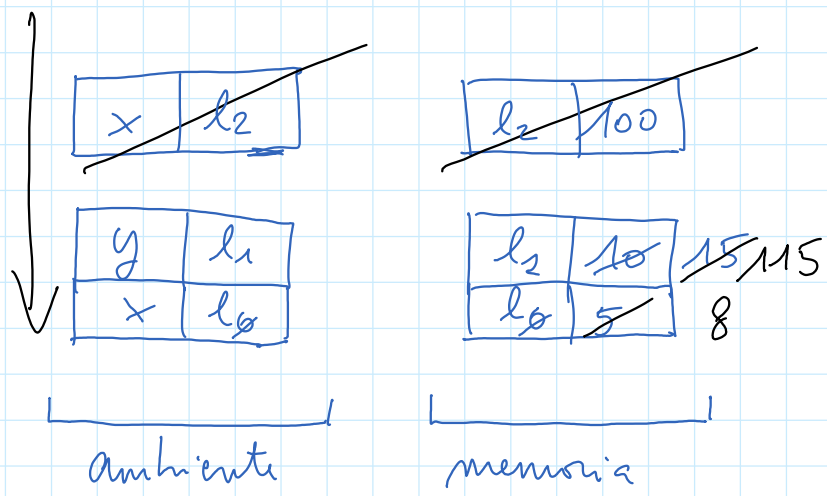


- Quando si esegue un blocco si aggiunge, sia all'ambiente che alla memoria, un frame vuoto in testo.
- La semantica (l'execution) di una dichiarazione aggiunge una associazione, sia nell'ambiente che nella memoria, nel frame in testo.
- Quando termina un blocco si esegue un'operazione di POP su entrambi le pile (ambiente e memoria)

```
{  
  int x = 5; ←  
  x = x + 1;  
  {  
    int y = 10; ←  
    x = y + x; ←  
  } ←  
  x = x + 2;  
} ←
```



```
{ int x = 5;  
  int y = 10;  
  y = x + y;  
  int x = 100;  
  y = x + y;  
  x = x + 3;  
}
```



Regole di visibilità degli identificatori.

Gli identificatori dichiarati in un blocco sono visibili in tutti i blocchi interni, a meno che non sia "coperto" da un identificatore, con lo stesso nome, dichiarato internamente (nei blocchi più interni)

```
{ int x = 5;
```

⋮

```
{ int y = 6;
```

⋮

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

```
}
```

```
}
```

variabile globale

variabile locale al blocco

FUNZIONI E PROCEDURE

giovedì 21 settembre 2017 14:23

```
int m = 18;  
int n = 15;  
int x = 95;  
int y = 42;
```

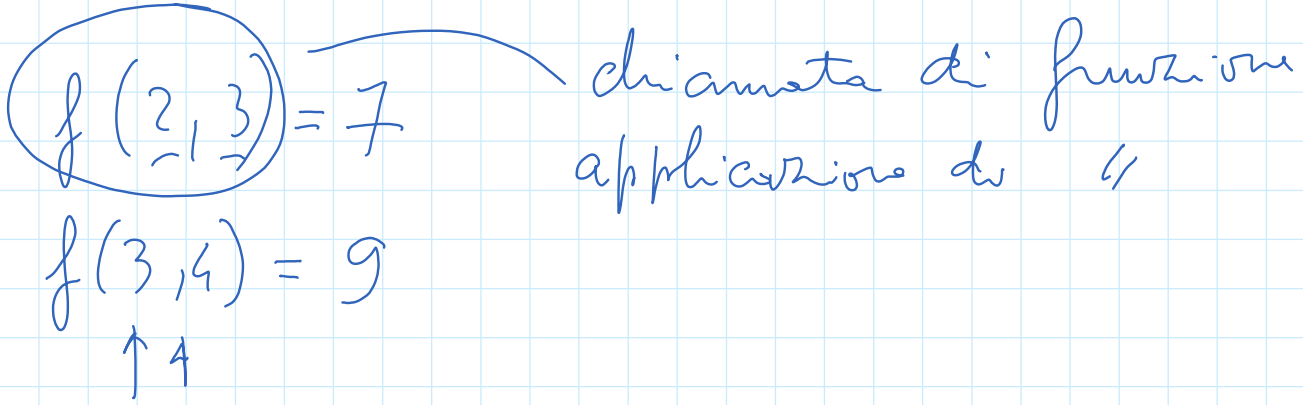
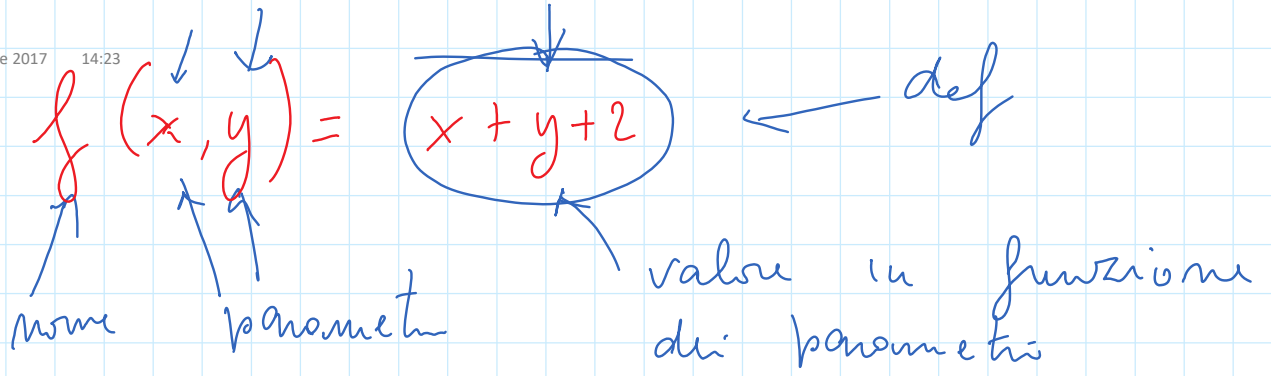
main()

```
{ while (n != m)  
  if (n > m) m = n - m;  
  else m = m - n;
```

```
while (x != y)  
  if (x > y) x = x - y;  
  else y = y - x;
```

```
void mcd (int p, int s) PROCEDURE  
{  
  while (p != s)  
    (p > s) p = p - s;  
    else s = s - p;  
}
```

```
mcd (m, m);  
mcd (x, y);
```



Calcolo del fattoriale

giovedì 21 settembre 2017 14:23

```
int fact ( int n ) FUNZIONI
{
  int f = 1;
  while ( n > 1 ) {
    f = f * n;
    n = n - 1;
  }
  return f;
}
```

Come si collegano, attraverso lo stato, gli argomenti di una procedura o funzione, con i parametri?

definisce

```
int fact (int m)
{
  ...
}
```

chiama

```
int x = fact(5)
```

Modalità di
PASSAGGIO DEI
PARAMETRI

Il passaggio dei parametri in C
è fatto con la modalità "PER VALORE"

Quando una procedura o funzione viene
"chiamata" viene aggiunto, sia all'ambiente
che alla memoria, un frame con le
variabili corrispondenti ai parametri.

A queste variabili viene dato inizialmente il
VALORE degli argomenti.

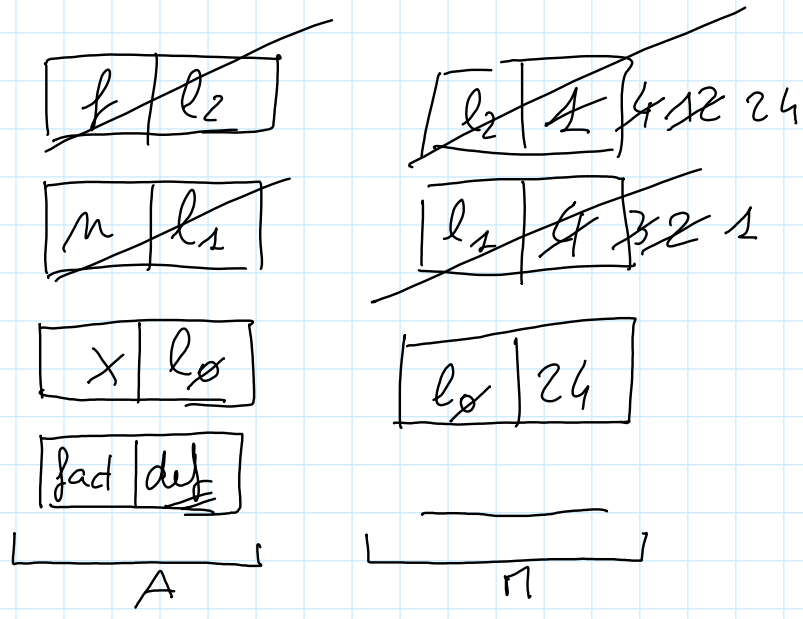

```

int fact (int n)
{
  int f = 1;
  while (n > 1)
  {
    f = f * n;
    n = n - 1;
  }
  return f;
}

```

$\int \rightarrow$ int x = fact (4); 24

di chi scrive bene



void ma (int m)

giovedì 21 settembre 2017 14:24

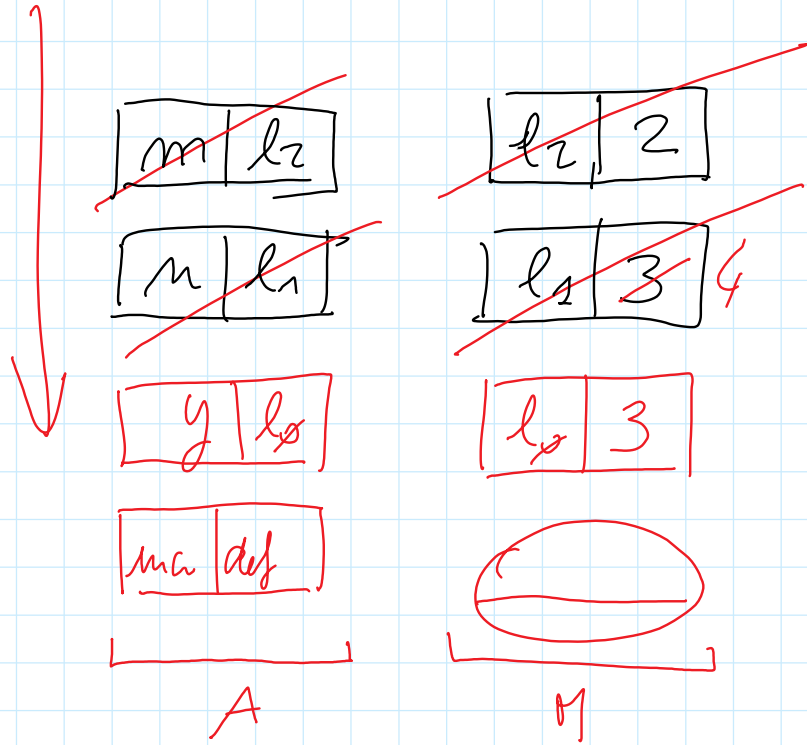
int m = 2;

m = m + 2

main ()

int y = 3;

ma (y);



Blocco

è un comando

- { Sequenze di dichiarazioni
- Sequenze di comandi



comandi modificano lo stato ma non
creano nuove associazioni nello stato (ambiente
+ memoria)