



UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
DI BERGAMO

Dipartimento
di Ingegneria Gestionale,
dell'Informazione e della Produzione

02 - Memory Management

Programmazione Avanzata

Anno di corso: 1

Anno accademico di offerta: 2023/2024

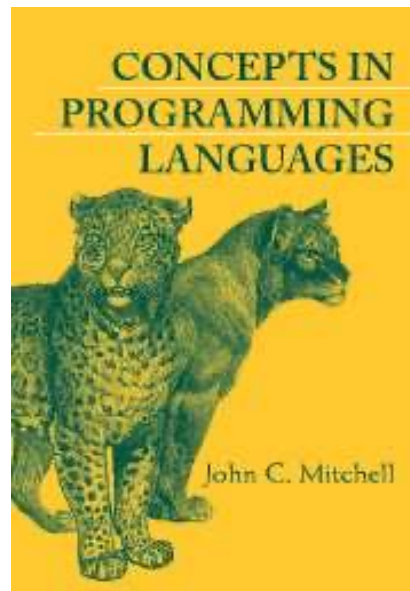
Crediti: 6

INGEGNERIA INFORMATICA

Prof. Claudio MENGHI

Dalmine

24 Settembre 2024



Capitolo 7 - Scope, Functions, and Storage Management



UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
DI BERGAMO

Dipartimento
di Ingegneria Gestionale,
dell'Informazione e della Produzione

Introduzione

- Quando dichiariamo una variabile, il computer dove la memorizza?
- Quali sono le regole per accedere ad una variabile?
- Come vengono passate ai sottoprogrammi i dati?
- Principali feature:
 - Divisione di un programma in sottoprogrammi
 - Non come il BASIC
 - Non unica sequenza di istruzioni (con GOTO)
 - Non si sanno tutte le variabili prima dell'esecuzione e l'allocazione della memoria avviene dinamicamente
 - Non costringo al programmatore di dichiarare tutte le variabili fin dall'inizio
 - Uso della ricorsione



Scope, Functions, and Storage Management

- Scope: permette l'associazione di aree di programma ad aree di memoria
- Function calls: richiedono una nuova area di memoria dove salvare parametri e variabili
- Tail recursions (o tail calls)

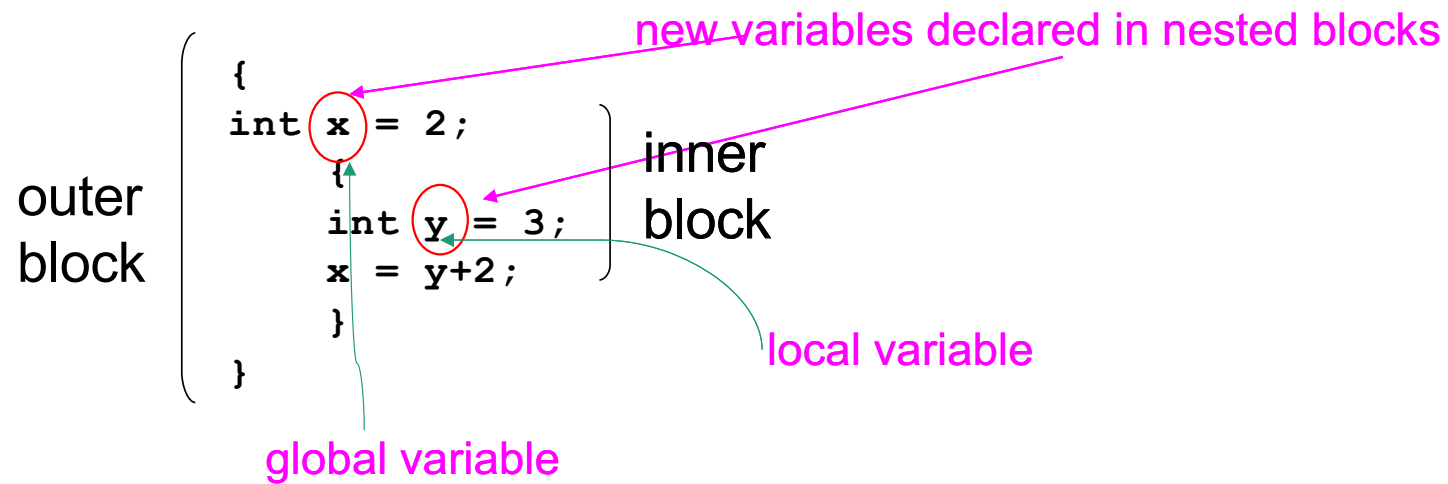


Scope, Functions, and Storage Management

- Block-structured languages and stack storage
- In-line Blocks
 - activation records
 - storage for local, global variables
- First-order functions
 - parameter passing
 - tail recursion and iteration
- NO - Higher-order functions
 - deviations from stack discipline
 - language expressiveness => implementation complexity

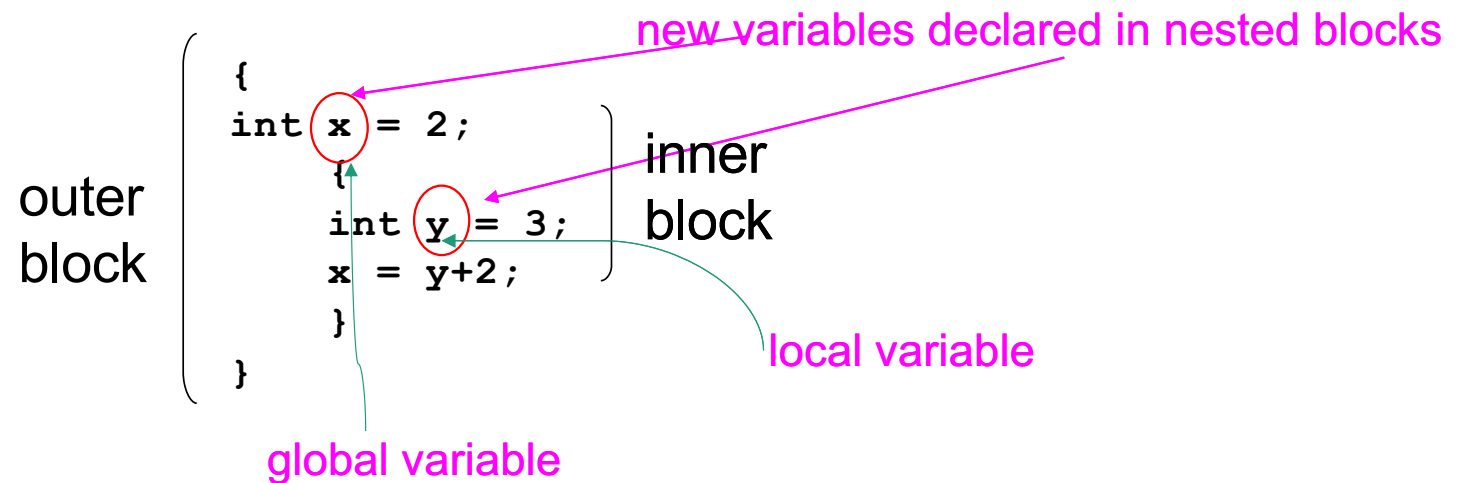


Block-Structured Languages



Block-Structured Languages

- Storage management
 - Enter block: allocate space for variables
 - Exits block: some or all space may be deallocated
- Nested blocks, local variables



Examples

- Blocks in common languages
 - C/c++/Java { ... }
 - Algol begin ... end
 - ML let ... in ... end
- Two forms of blocks
 - In-line blocks
 - Blocks for control structure like if, for and so on.. similar to block inline
 - Blocks associated with functions or procedures
- Topic: block-based memory management, access to *local variables, parameters, global vars*
- It allows **recursive functions**



Alcune note

Alcuni linguaggi (come Fortran) allocavano in modo fisso le variabili

Svantaggi ...

Ricorsione?

Block-structured languages:

New variables may be declared at various points in a program

Each declaration is visible within a block

When a program begins executing the instructions contained in a block, the memory is allocated

When a program exits, the memory is freed

An identifier that is not declared in the current block is considered global to the block



Alcune note

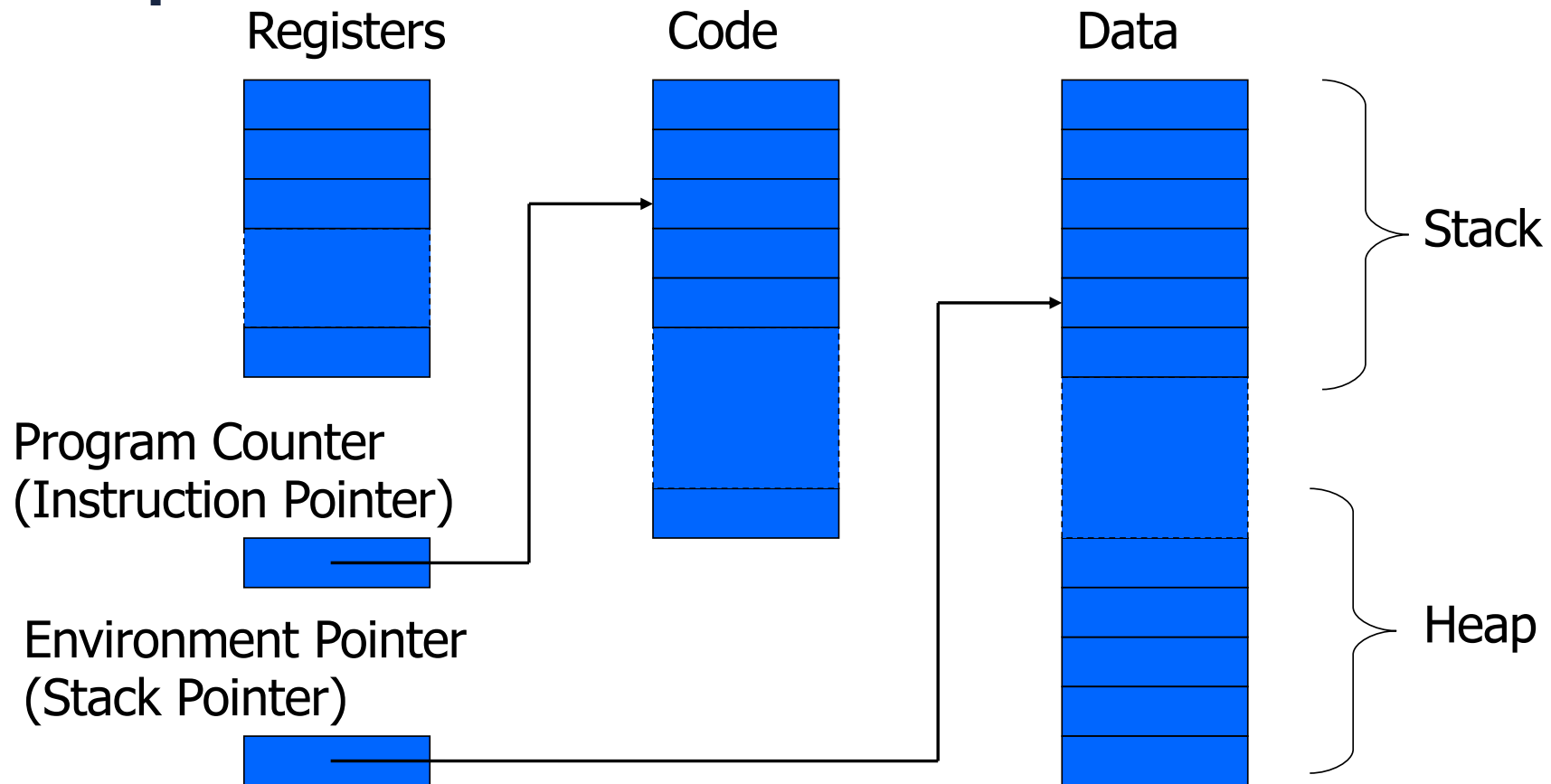
c e c++ non consentono la dichiarazione di funzioni locali all'interno di blocchi innestati.



UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
DI BERGAMO

Dipartimento
di Ingegneria Gestionale,
dell'Informazione e della Produzione

Simplified Machine Model



Interested in Memory Mgmt Only

- Registers, Code segment, Program counter
 - Ignore registers
 - Details of instruction set will not matter
- Data Segment
 - Stack contains data related to block entry/exit
 - Heap contains data of varying lifetime
 - **Environment pointer (Stack Pointer)** points to current stack position
 - Block entry: add new activation record (**Stack Record**) to stack
 - Block exit: remove most recent activation record



In-line Blocks

- Sono blocchi che non sono il corpo di una funzione o di una procedura

```
{ int x=0;  
  int y=x+1;  
    { int z=(x+y)*(x-y);  
      }  
}
```



In-line Blocks

- Activation record
 - Data structure stored on run-time stack
 - Contains space for local variables (if any)
- Example

```
{ int x=0;  
  int y=x+1;  
    { int z=(x+y)*(x-y);  
      }  
}
```

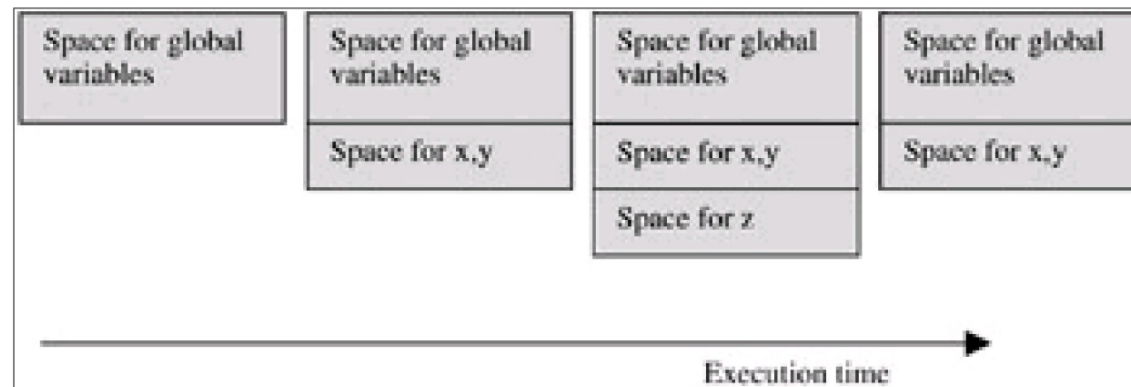
Push record with space for x, y
Set values of x, y

Push record for inner block
Set value of z

Pop record for inner block
Pop record for outer block



In-line Blocks



```
{ int x=0;  
  int y=x+1;  
    { int z=(x+y)*(x-y);  
      }  
}
```



Intermediate results on the stack

May need space for variables and intermediate results like $(x+y)$, $(x-y)$

Example:

```
int z = (x+y) *(x-y)
```

```
push x+y
```

```
push x-y
```

```
a1= pop a2 =pop push a1*a2
```



Some basic concepts

- Scope
 - Region of program text where declaration is visible
- Lifetime
 - Period of time when location is allocated to program

```
{ int x = ... ;  
  { int y = ... ;  
    { int x = ... ;  
      ....  
    }  
  }  
}
```

- Inner declaration of x hides outer one.
- Called "hole in scope"
- Lifetime of outer x includes time when inner block is executed
- Lifetime \neq scope
- Lines indicate "contour model" of scope.

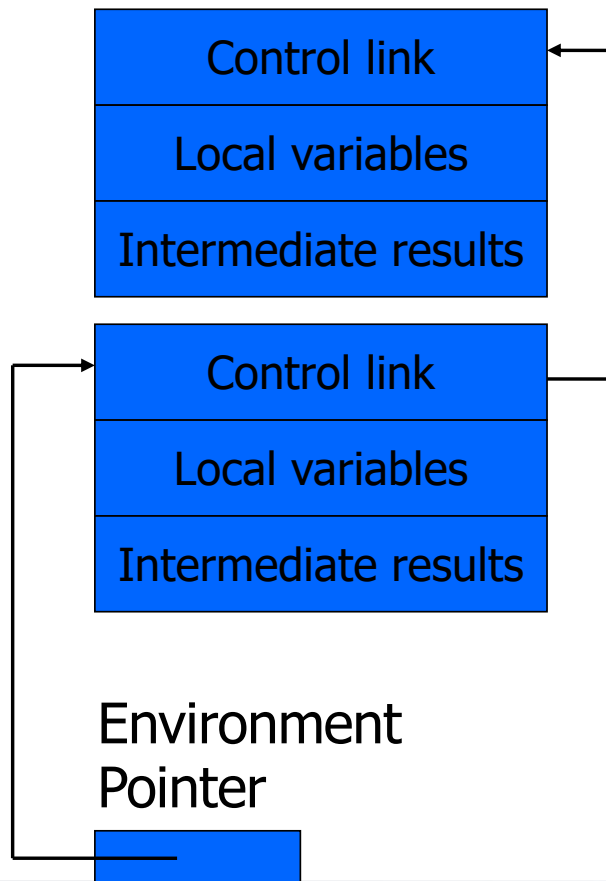


Control Link/Link register

- Environment Pointer (EP) punta alla cima del record di attivazione corrente
- Record di attivazione ha dimensione variabile
- Come faccio a ripristinare EP quando faccio il pop del record di attivazione che non serve più?
- Uso il control link:
 - Puntatore alla cima del record di attivazione precedente
 - Viene salvato quando creo il record di attivazione
 - Viene ripristinato quando faccio il pop



Activation record for in-line block



- Control link
 - pointer to previous record on stack
- Push record on stack:
 - Set new control link to point to old env ptr
 - Set env ptr to new record
- Pop record off stack
 - Follow control link of current record to reset environment pointer

Example

```
{ int x=0;  
  int y=x+1;  
  {  
    int z=(x+y)*(x-y);  
  }  
}
```

Push record with space for x, y (set control link = old env pointer, set env pointer)
Set values of x, y
Push record for inner block
Set value of z
Pop record for inner block (set env pointer to control link)
Pop record for outer block

Control link	
x	0
y	1

Control link	
z	-1
x+y	1
x-y	-1

Environment
Pointer



Scoping rules

◆ Global and local variables

- x, y are local to outer block
- z is local to inner block
- x, y are global to inner block

```
{ int x=0;  
  int y=x+1;  
    { int z=(x+y)*(x-y);  
      }  
}
```

◆ Static scope

- global refers to declaration in closest enclosing block

◆ Dynamic scope

- global refers to most recent activation record

These are same until we consider function calls.





UNIVERSITÀ
DEGLI STUDI
DI BERGAMO

Dipartimento
di Ingegneria Gestionale,
dell'Informazione e della Produzione

Domande?