### Addendum a lezione 3

## Implementazione efficiente dell'ambiente non locale con scoping statico

Piero Bonatti

### Annidamento (nesting)

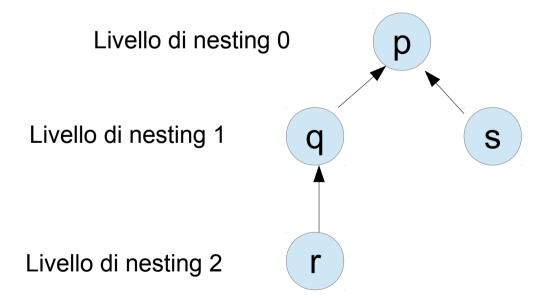
```
program p;
   var a,b,c int;
   procedure q;
   var a,c int;
      procedure r;
      var a int;
   procedure s;
   var b int;
```

- Una procedura q è annidata in un blocco b se è definita dentro b, ad esempio:
  - q e s sono annidate in p
  - r è annidata in q
- Il livello di nesting di una procedura è il numero di blocchi che la contengono
  - il livello di nesting di q e s è 1
  - quello di r è 2
- L'ambiente statico non locale di una procedura è dato dall'ambiente delle procedure in cui è innestata

### Annidamento (nesting)

```
program p;
   var a,b,c int;
   procedure q;
   var a,c int;
      procedure r;
      var a int;
   procedure s;
   var b int;
```

- L'annidamento si può rappresentare come un albero
- I livelli dell'albero di nesting corrispondono ai livelli di nesting



Le frecce indicano l'ambiente non locale

### Rappresentazione variabili non locali

```
Liv. nesting 0 p
                                                                Stack di attivazione
program p;
   var a,b,c int;
                           Liv. nesting 1
                                                       S
    procedure q;
                                                                      а
   var a,c int;
                                                                 V[0]:
                                                                 V[1]:
                           Liv. nesting 2 \ \mathbf{\Gamma}
       procedure r;
       var a int;
                                                                     a, c
                                                                v[0]:
                      Rappresentazione variabili non locali:
                                                                     a, c
    procedure s;
                          (livello, offset)
   var b int;
                                                                v[0]:
                      Nella procedura r:
                                                                      b
                      b è rappresentata da (0,2)
                                                                v[0]:
                      c è rappresentata da (1,2)
                                                                    a, b, c
                      env(x) = v[livello] + offset
```

q

S

### Visibilità delle procedure

```
Liv. nesting 0 p
program p;
   var a,b,c int;
                           Liv. nesting 1
    procedure q;
                                                                      (Ambito statico)
   var a,c int;
                                                     F può chiamare G se:
                           Liv. nesting 2 \ \mathbf{\gamma}
       procedure r;

    G è definita in F

       var a int;

    G è definita in uno dei blocchi

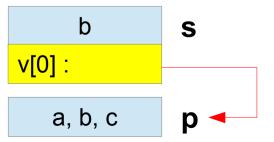
                                                        che contiene F
                                                       quindi:
    procedure s;
   var b int;
                                                     F e G hanno sempre una parte
                                                     di ambiente non locale in
                                                     comune
```

```
Liv. nesting 0 D
program p;
   var a,b,c int;
                         Liv. nesting 1
   procedure q;
   var a,c int;
                         Liv. nesting 2 r
       procedure r;
       var a int;
   procedure s;
                       Esempio 1: p chiama s:
   var b int;

    Aumenta liv. di nesting
```

Chiamata a procedure definite localmente:

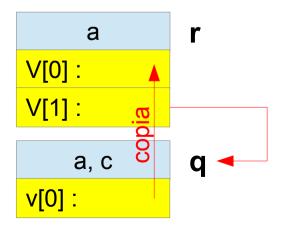
Aggiungere elem. a v[]



```
Liv. nesting 0 D
program p;
   var a,b,c int;
                        Liv. nesting 1
   procedure q;
   var a,c int;
                        Liv. nesting 2 r
      procedure r;
      var a int;
   procedure s;
                       Esempio 2: q chiama r:
   var b int;
```

Chiamata a procedure definite localmente:

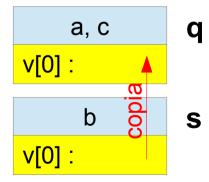
- Aumenta liv. di nesting
- Aggiungere elem. a v[]
- Copiare gli altri elementi



```
Liv. nesting 0 D
program p;
   var a,b,c int;
                        Liv. nesting 1
   procedure q;
   var a,c int;
                        Liv. nesting 2 r
      procedure r;
      var a int;
   procedure s;
                      Esempio 1: s chiama q:
   var b int;
```

Chiamata a procedure definite **esternamente**:

- stesso liv. di nesting
- Copiare gli elementi di v[]



```
Liv. nesting 0 D
program p;
   var a,b,c int;
                          Liv. nesting 1
    procedure q;
   var a,c int;
                          Liv. nesting 2 \ \mathbf{\gamma}
       procedure r;
       var a int;
    procedure s;
                         Esempio 2: r chiama s:
   var b int;
```

Chiamata a procedure definite esternamente:

b

v[0]:

v[0]:

V[1]:

S

- il liv. di nesting decresce
- Copiare solo gli elementi di livello minore o uguale a quello di s
- Struttura ad albero + scoping statico garantiscono sempre di trovare l'ambiente non locale della procedura chiamata nel record del chiamante

# Proprietà di questa implementazione

- Accesso alle variabili in tempo costante
  - Accesso a vettore + somma del puntatore ivi contenuto e dell'offset
  - Indipendente dai livelli di nesting
  - Calcolo supportato direttamente dalle istruzioni macchina
- Creazione record di attivazione lineare nel livello di nesting (copia degli elementi di v[])
  - Indipendente dall'esecuzione
  - Dipende solo dal testo del sorgente
- Tempo costante
- L'implementazione naïve richiederebbe a run time di percorrere le liste di puntatori all'ambiente non locale
  - Accesso alle variabili in tempo lineare nel livello di nesting
  - Creazione dei record di attivazione in tempo lineare nel livello di nesting