

Nomi e ambiente

Blocchi e regole di scope

Sintassi

I nomi possono essere sequenze di caratteri significativi,
non solo identificatori, ma anche simboli semplici

+ - <= ++

Esempio

```
const pi = 3.14;  
int x = pi + 1;  
void f(){...};
```

Nomi

Meccanismi di **astrazione**

- astrarre dalla macchina fisica
- nascondere dettagli, mettere in evidenza le parti importanti

fondamentali per gestire la complessità del software

L'uso dei nomi: un meccanismo di astrazione base
già presente in assembly

Nome: sequenza di caratteri usata per denotare qualcos'altro.

Permettono una rappresentazione sintetica, astratta, mnemonica di:

- valori (costanti)
- locazioni di memoria (variabili)
- pezzi di codice (procedure)
- operatori (funzioni base)
- ...

Nomi e oggetti denotabili

- Bisogna distinguere tra:
 - **nome** (stringa di caratteri),
 - l'**oggetto rappresentato**, denotato.
- In linguistica: significante e significato
- Oggetto denotabile: oggetto associabile a un nome,
 - linguaggi programmazione diversi hanno
oggetti denotabili diversi

Legame, ambiente.

- **Legame (binding)**: associazione esistente tra nome e oggetto
- **Ambiente (environment)**: insieme dei legami esistenti dipende da:
 - uno specifico punto del programmapuò dipendere:
 - dal codice eseguito in precedenza, storia del programma.

Creazione del binding

Possiamo separare tra:

- nomi definiti dal linguaggio
 - tipi primitivi, operazioni primitive, costanti predefinite;
- nomi definiti dal programmatore,
 - variabili, parametri formali, procedure (in senso lato), tipi definiti dall'utente, etichette, moduli, costanti definite dall'utente, eccezioni.

Creazione del binding

Il binding può essere creato in vari momenti:

- definizione del linguaggio,
- scrittura del codice,
- caricamento del programma in memoria,
- esecuzione,
- ...

Ma distinguiamo principalmente tra:

- **binding statico** prima dell'esecuzione della prima istruzione
- **binding dinamico** durante l'esecuzione

Ma anche l'oggetto denotato viene incrementalmente definito in vari momenti,

- es. dichiarazione di una variabile

Ambiente e store:

- Il valore di una variabile x dipende da due funzioni:
 - **ambiente**: definisce quale locazione di memoria contiene il dato di x
 - **store** (memoria): determina il dato effettivo.
- Accesso al valore in due passaggi.
- I comandi possono modificare lo store (assegnazione), ma non l'ambiente.
- Ambiente modificabile attraverso dichiarazioni.
- Alcuni linguaggi non prevedono l'esistenza di uno store (funzionali puri).

Dichiarazione:

Nomi e legami sono quasi sempre definiti attraverso

Dichiarazioni: meccanismo (implicito o esplicito) col quale si crea un legame (si modifica l'ambiente)

```
int x = 0;
typedef int T;
int inc (T x) {
    return x + 1;
}
```

Attraverso più dichiarazioni,
lo stesso nome può denotare oggetti distinti
in punti diversi del programma

- Python, e altri linguaggi tipati dinamicamente, un'eccezione:
assegno una variabile senza dichiararla, dichiarazione implicita,
declared on first use

Vantaggi dei blocchi

Gestione locale dei nomi:

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

- definire nomi locali indipendenti da altre dichiarazioni.
- strutturare il programma,

Con un'opportuna allocazione della memoria (vedi dopo):

- ottimizzano l'occupazione di memoria
- permettono la ricorsione

Blocchi

Nei linguaggi moderni l'ambiente è strutturato

- **Blocco:** regione del programma che può contenere dichiarazioni locali a quella regione

{...}	C, Java
begin ... end	Algol, Pascal
(...)	Lisp
let...in...end	Scheme, ML

Possono essere:

- associati a una procedura
- anonimi (o in-line)

Annidamento

I blocchi possono essere annidati:

```
{
    int x = 0;
    int y = 2;
    {
        int x = 1;
        x = y;
    }
    write(x);
}
```

Regola di visibilità:

- una dichiarazione è visibile nel blocco di definizione
e in tutti quelli annidati
- a meno di **mascheramento**: una nuova dichiarazione per lo stesso

Esempio

```
A:{
  int a = 1;
  B:{
    int b = 2;
    int c = 3;
    C:{
      int c=4;
      write(a+b+c);
    }
    D:{
      write(a+b+c);
    }
  }
}
```

Validità di una dichiarazione,

- a partire dalla dichiarazione
- in tutto il blocco

Istruzioni del tipo:

```
const a = 1;
...
procedure foo;
  const b = a;
  const a = 2
```

- generano errore in Pascal, C#, dove **validità** (tutto il blocco) e **utilizzabilità** (dalla dichiarazione) non coincidono
- tipicamente a b viene assegnato 1 (C, Java)
- può essergli assegnato 2 (Modula3, Python)

Utilizzabilità di una dichiarazione

Dov'è utilizzabile una dichiarazione, all'interno del blocco in cui essa compare?

- tipicamente a partire dalla dichiarazione e fino alla fine del blocco
non posso usare una dichiarazione prima di averla scritta
- in alcuni linguaggi (Modula3, Python, Haskell) in tutto il blocco
forward reference

Dichiarazioni come:

```
{const a = b;
  const b = 3;
  ...
}
```

possono generare errore oppure no (con la forward reference)

Suddividiamo l'ambiente

L'ambiente (in uno specifico blocco) può essere suddiviso in

- **ambiente locale**: associazioni create all'ingresso nel blocco
 - variabili locali
 - **parametri formali**
- **ambiente globale**: relativo al programma principale
 - dichiarazioni esplicite di variabili globali
 - associazioni esportate da moduli ecc.
- **ambiente non-locale, non-globale**:
 - associazioni ereditate da altri blocchi

Operazioni sull'ambiente

Tipicamente avvengono all'ingresso, uscita dei blocchi

- **Creazione** associazione nome-oggetto denotato (naming)
 - entrata in un blocco, dichiarazione locale in blocco
- **Distruzione** associazione nome-oggetto denotato (unnaming)
 - uscita da blocco con dichiarazione locale
- **Riferimento** oggetto denotato mediante il suo nome (referencing)
 - uso di un nome, nel codice,
- **Disattivazione** associazione nome-oggetto denotato
 - entrata in un blocco con dichiarazione che maschera
- **Riattivazione** associazione nome-oggetto denotato
 - uscita da blocco con dichiarazione che maschera

Eventi base in un binding

Una ricapitolazione dei punti precedenti:

- 1 Creazione di un oggetto
 - 2 Creazione di un legame per l'oggetto
 - 3 Riferimento all'oggetto, tramite il legame (per accesso, modifica)
 - 4 Disattivazione di un legame
 - 5 Riattivazione di un legame
 - 6 Distruzione di un legame
 - 7 Distruzione di un oggetto
- 1-7 tempo di vita dell'oggetto
 - 2-6 tempo di vita dell'associazione

Operazioni sugli oggetti denotabili

- Creazione
- Accesso
- Modifica (se l'oggetto è modificabile)
- Distruzione

Creazione e distruzione di un oggetto non coincidono con creazione e distruzione dei legami per esso

Alcuni oggetti denotabili (come: costanti, tipi) non vengono né creati né distrutti.

- creazione, distruzione fanno riferimento a dati in memoria (variabili), codice (procedure)

Tempo di vita

La vita di un oggetto non necessariamente coincide con la vita dei legami per quell'oggetto

Vita dell'oggetto **più lunga** di quella del legame:

- passaggio per riferimento, di una variabile in una procedura

```
var A:integer;  
procedure P (ref X:integer);  
  begin ...  
  end;  
  
...  
P(A);
```

L'esecuzione di P crea un legame tra X e un oggetto esistente prima e dopo l'esecuzione.

- Stesso esempio in C

```
int A;
void P(int *X){
    ...
}
...
P(&A);
```

- Un ulteriore esempio di oggetto che sopravvive al legame:
 - **mascheramento**
in questo caso il legame si disattiva ma non sparisce completamente.

Regole di scope

In presenza di procedure
le regole di scope diventano più complesse

```
int x=10;
void incx () {
    x=x+1;
}
void foo () {
    int x = 0;
    incx();
}
int main () {
    foo();
    write(x);
}
```

- quale x incrementa incx?

Vita dell'oggetto **più breve** di quella del legame:

- puntatore ad area di memoria dinamica deallocata.

```
int *X, *Y, z;
X = (int *) malloc (sizeof (int));
Y = X;
*Y = 5;
free (X);
z = *Y;
```

- **Dangling reference**: riferimenti pendenti, causa di errori

Due alternative

Un nome non-locale alla procedura incx fa riferimento a:

- alla prima dichiarazione in blocco che include sintatticamente incx
- all'ultima dichiarazione "eseguita" prima di incx

Scope statico

Prima alternativa:

- un nome non locale è determinato dai blocchi che testualmente lo racchiudono a partire da quelli più interni:

```
int x = 0;
void foo (int n) {
    x = x + n;
}
foo(2);
write(x);
{   int x = 0;
    foo (3);
    write (x);
}
write (x);
```

Scope statico

Prima alternativa:

- un nome non locale è determinato dai blocchi che testualmente lo racchiudono a partire da quelli più interni:

```
int x = 0;
void foo (int n) {
    x = x + n;
}
foo(2);
write(x);
{   int x = 0;
    foo (3);
    write (x);
}
write (x);
```

Stampa: 2 0 5

Scope dinamico

Seconda alternativa

- un nome non locale è determinato dalla sequenza di blocchi attivi, a partire da quelli attivati più recentemente

```
int x = 0;
void foo (int n) {
    x = x + n;
}
foo(2);
write(x);
{   int x = 0;
    foo (3);
    write (x);
}
write (x);
```

Scope dinamico

Seconda alternativa

- un nome non locale è determinato dalla sequenza di blocchi attivi, a partire da quelli attivati più recentemente

```
int x = 0;
void foo (int n) {
    x = x + n;
}
foo(2);
write(x);
{   int x = 0;
    foo (3);
    write (x);
}
write (x);
```

Output: 2 3 2

Scope statico: indipendenza dalla posizione

```
int x=10;
void incx () {
    x++;    }
void foo (){
    int x = 0;
    incx(); }
foo();
```

- `incx` è dichiarato nello scope della `x` più esterna,
- `incx` è chiamato nello scope della `x` più interna,
- `incx` può essere chiamata in molti contesti diversi,
- l'unico modo per `incx` di comportarsi in modo uniforme è che il riferimento a `x` nelle due chiamate di `incx` sia sempre quello più esterno (scope statico).

Scope statico: indipendenza dai nomi locali

```
int x=10;
void incx () {
    x++;    }
void foo (){
    int y =0;
    incx(); }
foo();
```

In questa seconda versione `foo` usa una variabile locale diversa

- `y` invece di `x`

Questa modifica di nomi di variabili locali:

- **modifica** il comportamento del programma con lo scope **dinamico**
- **non ha** alcun **effetto** in scope **statico**.

Scope dinamico: specializzare una funzione

Supponiamo che “visualizza” sia una procedura che

- rende a colori sul video un certo testo
- usa come parametro una costante non-locale “colore”

Con scope dinamico posso modificare il suo comportamento con:

```
{
const colore = rosso;
visualizza(testo);
}
```

Tutte le identificatori non locali diventano dei parametri impliciti della procedura:

- maggiore flessibilità nell'uso delle procedure
 - simulo il meccanismo dei “valori di default”
- maggiore difficoltà nel determinare il comportamento della

Scope statico vs dinamico

Scope statico (statically scoped, **lexical** scoping):

- informazione completa dal testo del programma
- le associazioni sono note a tempo di compilazione
- principi di indipendenza
- più complesso da implementare ma più efficiente
- Algol, Pascal, C, Java, Scheme, ...
- **Usato in praticamente tutti i linguaggi recenti**

Scope dinamico (dynamically scoped):

- informazione derivata dall'esecuzione
- spesso causa di programmi meno “leggibili”
- più flessibile: modificare il comportamento di una procedura al volo
- più semplice da implementare, ma meno efficiente
 - esistono implementazioni efficienti ma piuttosto complesse
- **R, Ruby** (come opzione), Lisp (alcune versioni), Perl, APL, Snobol,

Scope statico ma
permette di usare una variabile senza prima dichiararla

- forward reference

```
>>> def f():
...     write(x)
...
>>> x = "global"
>>> f()
global
```

Aliasing

Nomi diversi denotano lo stesso oggetto, causato da:

- passaggio dei parametri a una procedura per riferimento:

```
int x = 2;
int foo (ref int y){
    y = y + 1;
    x = x + y;}
foo(x);
write (x);
```

- puntatori:

```
int *X, *Y;
X = (int *) malloc (sizeof (int));
*X = 0;
Y = X;
*Y = 1;
```

- l'assegnazione di una variabile comporta la sua dichiarazione

```
def f():
    write(x)
def g():
    x = "local"
    f()
x = "global"
g()
```

- stampa
global

Overloading

Lo stesso nome può avere significati diversi a seconda del contesto
(accade spesso nei linguaggi naturali)

Normalmente, per i nomi di alcune funzioni predefinite:

- somma '+' è un classico esempio:
 - somma tra interi
 - somma floating-point
 - concatenazione tra stringhe

Il contesto, tipo degli argomenti, determinano il significato corretto.

L'ambiente è dunque determinato da:

- regola di scope (statico o dinamico)
- regole specifiche, per esempio:
 - quando è visibile una dichiarazione nel blocco in cui compare?

Più avanti discuteremo:

- regole per il passaggio dei parametri
- regole di binding (shallow o deep)
 - intervengono quando una procedura P è passata come parametro ad un'altra procedura mediante il formale X

Esempio

- Qual è la valutazione di:

```
(let ((a 1))
  (let ((a 2)
        (b a))
    b))
```

- e di:

```
(let ((a 1))
  (let* ((a 2)
         (b a))
    b))
```

Scheme permette dichiarazioni attraverso diversi costrutti:

- `let`
- `let*`
- `letrec`

con diversa validità delle dichiarazioni.

- `let`: non ricorsiva, creazione in blocco del nuovo ambiente,
- `let*`: non ricorsiva, creazione sequenziale di una serie di ambienti,
- `letrec`: ricorsive e mutuamente ricorsive.

Esempio

- Qual è la valutazione di:

```
(let ((a 1))
  (let ((a 2)
        (b a))
    b))
```

- e di:

```
(let ((a 1))
  (let* ((a 2)
         (b a))
    b))
```

rispettivamente 1 e 2

Mutua ricorsione (di funzioni o tipi)

forza l'utilizzo di un nome prima che questo venga dichiarato,
per essere possibile, devo permettere **eccezioni al vincolo**:

- un nome deve essere dichiarato prima di essere usato (utilizzabilità delle dichiarazioni)

Java: dichiarazione di metodi

```
{void f(){  
    ...  
    g(); // g non ancora dichiarato  
    ...  
}  
void g(){  
    ...  
    f();  
    ...  
}
```

Dichiarazioni incomplete di tipo:

- **Forward declaration**, in C:

```
typedef struct elem element;  
struct elem {  
    int info;  
    element *next;  
}
```

Dichiaro element un tipo struct non ancora definito

```
typedef struct child ch;  
struct child {  
    struct parent *pParent;  
};  
struct parent {  
    ch *children[2];  
};
```

Mutua ricorsione di definizione di tipo

Pascal per tipi puntatore:

```
type lista = ^elem;  
    elem = record  
        info : integer;  
        next : lista;  
    end
```

posso definire un tipo puntatore prima di aver definito il tipo puntato

In C:

```
struct child {  
    struct parent *pParent;  
};  
struct parent {  
    struct child *children[2];};
```

posso definire struct con campi puntatore a tipi non ancora definiti

Dichiarazioni incomplete di tipo:

In Ada

```
type elem;  
type lista is access elem;  
type elem is record  
    info: integer;  
    next: lista;  
end
```

Dichiarazioni incomplete di funzione

In C:

```
void eval_parent(struct parent p); // solo dichiarazione

void eval_child(ch c){
    ...
    eval_parent(p2);
}

void eval_parent(struct parent p){ // definizione completa
    ...
    eval_child(c2);
}
```

La prima dichiarazione incompleta di eval_parent serve in eval_child a sapere come usare eval_parent: che tipo di parametri passare, che risultato restituisce

Moduli e information hiding

- Moduli: ulteriore meccanismo per definire l'ambiente, gestire i binding.
- Programmi di grosse dimensioni pongono il problema di nascondere parte dei nomi.
 - usare per caso lo stesso nome in due parti del codice porta a comportamenti imprevedibili
 - evitare conflitti tra nomi porta a un sovraccarico cognitivo

I blocchi annidati (e procedure) risolvono il problema ma non completamente.