

Pseudocodice e problemi elementari

corso di laurea in **Matematica**
Informatica Generale, Lezione **1(b)**
Ivano Salvo



SAPIENZA
UNIVERSITÀ DI ROMA

Pseudocodice

Descriveremo gli algoritmi usando un linguaggio **semi-formale** (detto **pseudocodice**). Userò uno **pseudo-Python**.

Questo linguaggio può descrivere algoritmi in modo che un **esecutore** (**automa**) possa eseguirli e fornire dei risultati, in modo **deterministico** (cioè senza ambiguità).

Questo linguaggio permette di descrivere algoritmi che sono **sequenze di comandi** (C).

I **comandi modificano la memoria**, e il loro effetto dipende dalla valutazione di **espressioni**.

Ci sono comandi che permettono di **fare scelte** (sulla base della valutazione di espressioni) e di **ripetere** altri comandi fino al verificarsi di una condizione.

Cominciamo con uno pseudocodice (**Tiny-Python**) che descrive le azioni di **automi semplicissimi** con un insieme limitato azioni elementari.

Espressioni

Consideriamo all'inizio due tipi espressioni: **espressioni aritmetiche** (denotate da exp, e, e_1, e_2) ed **espressioni booleane** (denotate da $bexp, b, b_1, b_2$).

All'inizio, considereremo esecutori **capaci solo di sommare e sottrarre 1**, per cui le **espressioni aritmetiche** possono contenere solo **nomi di variabili**, costanti numeriche, +1 e -1.

Le espressioni **valutano** a un valore, che all'inizio sarà per noi un **numero naturale arbitrariamente grande** o True/False.

Una **variabile** valuta al **valore contenuto** nell'area di **memoria** associata alla variabile.

Le **espressioni booleane** sono nella forma $exp_1 == exp_2$ (test di uguaglianza) oppure nella forma $exp_1 != exp_2$ (test di non uguaglianza) dove exp_1 ed exp_2 sono espressioni aritmetiche.

Esempi: espressioni aritmetiche: $x+1, m+1+1, n-1$
espressioni booleane: $x != y+1, y-1 == x$

Comandi: assegnazione

Il comando principale è l'**assegnazione**, che permette di modificare il valore di una variabile con il valore ottenuto dalla valutazione di un'espressione:

$$x = exp$$

La cui **semantica** è:

“Valuta il valore dell'espressione exp e scrivi il valore calcolato nell'area di memoria associato alla variabile x ”.

È bene stigmatizzare che nel comando:

$$x = x + 1$$

a **sinistra** x indica **l'area di memoria** ad essa associato (le caselle del foglio di carta) detto **left value**, mentre a **destra** indica il **valore contenuto** in quell'area, detto **right value**.

Questa operazione è **tutt'altro che commutativa**! Alcuni usano \leftarrow oppure $:=$ per indicarne la direzionalità.

Comandi: assegnazione parallela

Risulta spesso comodo usare **l'assegnamento parallelo**, proposto di E. W. Dijkstra negli anni '70, e implementato solo di recente nel linguaggio Python:

$$x_1, x_2, \dots, x_n = \text{exp}_1, \text{exp}_2, \dots, \text{exp}_n$$

dove tutte le espressioni vengono valutate **prima di modificare i valori delle variabili** x_1, x_2, \dots, x_n .

Osservate che $x_1, x_2 = \text{exp}_1, \text{exp}_2$ **non è equivalente** alla sequenza di assegnazioni $x_1 = \text{exp}_1$ e poi $x_2 = \text{exp}_2$ perché la modifica di x_1 nel primo assegnamento può influenzare la valutazione dell'espressione exp_2 .

Gli assegnamenti vengono fatti **in ordine**, per cui se programmate in Python, ci possono essere interferenze e i seguenti due comandi **non sono equivalenti**:

$v[i], i = x, i+1$

$i, v[i] = i+1, x$

Assegnamento parallelo: scambio

Poniamoci il problema di **scambiare il contenuto** di due variabili, **x** ed **y**.

Siccome l'**assegnazione** è **un'operazione distruttiva**, la sequenza di comandi:

$$\begin{aligned}x &= y \\ y &= x\end{aligned}$$

non raggiunge l'effetto voluto. È necessario **salvare** il valore di **x** in **una terza variabile** prima di assegnarla (un po' come deve fare l'oste disonesto che vuole scambiare il contenuto di una bottiglia di vino buono con quella di vino meno buono):

$$\begin{aligned}h &= x \\ x &= y \\ y &= h\end{aligned}$$

Con l'assegnamento parallelo è sufficiente:

$$x, y = y, x$$

Comandi: sequenza, selezione e iterazione

I comandi possono venire messi in **sequenza**: $C_1; C_2$

La sequenza di comandi può essere alterata da:

► **Selezione**: **if** b : C_1 **else**: C_2 che ha la semantica: “*valuta l'espressione b , se il risultato è True esegui C_1 altrimenti esegui C_2* ”.

► **Ripetizione**: **while** b : C che ha la semantica: “*continua a eseguire il comando C finché l'espressione booleana b valuta a TRUE*”.

b è detta **guardia** del ciclo e C è detto **corpo** del ciclo.

Esempio: Assumendo che x e y contengano i nostri valori da sommare, il seguente frammento di pseudocodice:

while $n \neq 0$: $m, n = m+1, n-1$

descrive l'algoritmo di somma unaria tra due numeri naturali visto prima, per un esecutore capace di **sommare** e **sottrarre 1** (risultato nella variabile m).

Funzioni

Possiamo aumentare le capacità del nostro esecutore, definendo **funzioni**: una funzione è **l'astrazione di un'espressione** e (per ora) serve quindi a **calcolare un valore**, che necessita di una sequenza non elementare di passi.

Esempio: funzione che calcola la somma, per l'esecutore che sa eseguire solo +1:

Una funzione ha dei **parametri** che permettono di **generalizzare** il comportamento della funzione su un insieme **virtualmente illimitato** di possibili valori.

Il comando **return exp** specifica il valore tornato dalla funzione e **ne sospende l'esecuzione!**

```
def piu(m, n):  
    while n!=0:  
        m, n = m+1, n-1  
    return m
```


Funzioni: uso

Una volta che abbiamo definito una funzione, possiamo immaginare che il nostro esecutore abbia **una nuova capacità elementare**.

Quindi, tra le espressioni, considereremo la possibilità di chiamare una funzione già definita.

Esempio: vediamo come sia possibile definire il prodotto per il nostro automa che sa solo fare +1 e -1: iteriamo la somma, usando una **variabile accumulatore** p.

► **Esercizio:** scrivere la funzione prodotto senza utilizzare la funzione somma. Quali sono le difficoltà?

```
def per(m, n):  
    p = 0;  
    while n!=0:  
        p, n = piu(p, m), n-1  
    return p
```

Funzioni: memoria

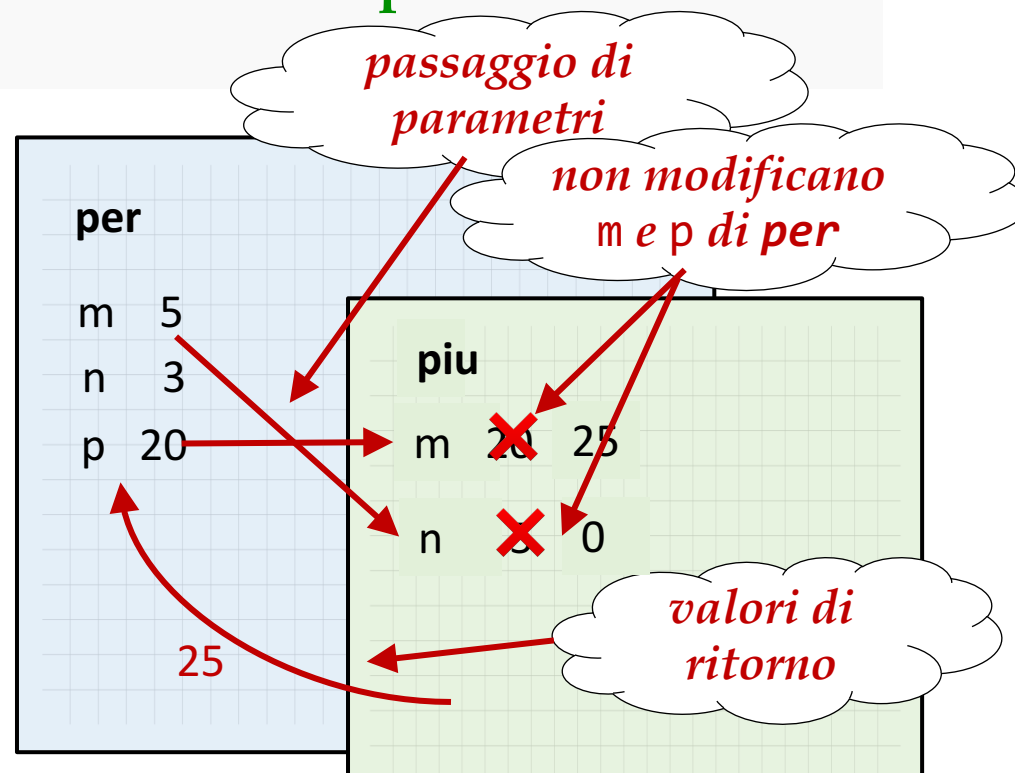
Ogni **funzione** ha la sua area di **memoria locale** contenente i parametri e le variabili locali, come ognuna avesse il **suo foglio di carta privato**.

Modifiche alle **variabili locali non influenzano** il valore di variabili in altre funzioni (magari con lo stesso nome).

Le funzioni **comunicano valori** attraverso i **parametri** e i **valori di ritorno**.

```
def per(m, n):  
    p = 0;  
    while n!=0:  
        p, n = piu(p,m), n-1  
    return p
```

```
def piu(m, n):  
    while n!=0:  
        m, n = m+1, n-1  
    return m
```



Esempio: funzioni booleane

Abbiamo visto alcune funzioni numeriche, vediamo la **funzione booleana `and`**.

In questo caso, `a` e `b` sono due variabili che contengono valori booleani, mentre `True` e `False` sono le **costanti booleane**.

Vediamo anche le sorelline **`not`** e **`or`**.

```
def and(a, b):  
    if a: return b  
    else: return False
```

```
def not(a):  
    if a: return False  
    else: return True
```

```
def or(a, b):  
    if a: return True  
    else: return b
```

Operatori di confronto

Abbiamo visto che possiamo verificare se due espressioni sono uguali o diverse. Ma possiamo definire gli **operatori di confronto** $<$, $>$, \leq , \geq , etc? Ovviamente sì...

Idea: decrementare **finché** (almeno) una non **diventa** 0...

Ricordiamo che il **return** sospende l'esecuzione di una funzione (**non serve l'else**). Quindi anche...

► **Esercizio:** definire le altre funzioni di confronto.

```
def minUg(m, n):  
    while and(m!=0, n!=0):  
        m, n = m-1, n-1  
    if m==0: return True  
    return False
```

```
def minUg(m, n):  
    while True:  
        if m==0: return True  
        if n==0: return False  
        m, n = m-1, n-1
```

*ciclo infinito.
Si esce per via
dei return*

Il linguaggio visto finora è minimale?

Lo studente attento si sarà accorto che **l'operatore \neq non è necessario** in quanto l'espressione booleana $e_1 \neq e_2$ è chiaramente **equivalente a $\text{not}(e_1 == e_2)$** .

In realtà, anche il **-1 non è necessario**. Infatti posso scrivere una funzione che calcola -1, usando solo +1.

Idea: mantenere due variabili i e j , con j sempre un passo avanti a i . Quando j raggiunge il valore di n , i vale $n-1$.

Esercizio: Mostrare che il costrutto **if b : C_1 else: C_2** è "inutile"

```
def pred(n):  
    i, j = 0, 1  
    while j != n:  
        i, j = i+1, j+1  
    return i
```

```
def pred(n):  
    j = 1  
    while j+1 != n: j = j+1  
    return j
```

*si può fare con
una sola variabile*

Il futuro è passato qui...

Teorema [BÖHM-JACOPINI]: Ogni funzione (*parziale*) *calcolabile* $f: \mathbb{N}^k \rightarrow \mathbb{N}$ può essere calcolata usando una macchina capace di:

- *sommare 1,*
- *verificare se due espressioni siano uguali o meno,*
- *eseguire azioni in sequenza,*
- *ripetere azioni con il costrutto di controllo while $B: C$.*



SAPIENZA
UNIVERSITÀ DI ROMA

