

Informatica Generale

Andrea Corradini

13 - Gli algoritmi e la risoluzione di problemi

Sommario

- Passi per la risoluzione di problemi
- Problemi di ricerca e ordinamento
- Algoritmi iterativi: la ricerca lineare

Passi per la risoluzione di problemi

- 1) Comprendere il problema (*analisi dei requisiti*)
- 2) Progettare una soluzione (*algoritmo*)
- 3) Realizzare l'algoritmo (*scrittura del codice*)
- 4) Sottoporre la soluzione a test e correggere eventuali errori (*verifica del programma, testing e debugging*)
- 5) Manutenzione e aggiornamento

Passi per la risoluzione di problemi

- 1) Comprendere il problema (*analisi dei requisiti*)
Può richiedere interazione con la fonte
- 2) Progettare una soluzione (*algoritmo*)
La parte più difficile, che richiede creatività
- 3) Realizzare l'algoritmo (*scrittura del codice*)
Richiede la conoscenza del linguaggio di prog.
- 4) Sottoporre la soluzione a test e correggere eventuali errori (*verifica del programma, testing e debugging*)
Può richiedere più tempo della scrittura del codice
- 5) Manutenzione e aggiornamento
Il costo dipende dalla qualità del codice

L'età dei figli...

Non sempre le fasi viste prima possono essere fatte in cascata. Esempio di problema che richiede di intercalare **analisi e progettazione**:

- A deve trovare l'età dei tre figli di B.
 - B dice ad A che il prodotto delle età è 36.
 - A risponde che i dati non sono sufficienti.
 - B dice ad A la somma delle età.
 - A risponde che i dati non sono sufficienti.
 - B dice ad A che il maggiore suona il pianoforte.
 - A dice a B l'età dei suoi figli.
- Che età hanno i tre figli?

Verso la soluzione...

a. Triples whose product is 36

$$(1,1,36) \quad (1,6,6)$$

$$(1,2,18) \quad (2,2,9)$$

$$(1,3,12) \quad (2,3,6)$$

$$(1,4,9) \quad (3,3,4)$$

b. Sums of triples from part (a)

$$1 + 1 + 36 = 38$$

$$1 + 2 + 18 = 21$$

$$1 + 3 + 12 = 16$$

$$1 + 4 + 9 = 14$$

$$1 + 6 + 6 = 13$$

$$2 + 2 + 9 = 13$$

$$2 + 3 + 6 = 11$$

$$3 + 3 + 4 = 10$$

Alcune tecniche per risolvere problemi

- (Sempre) Identificare con chiarezza il risultato richiesto e i dati di ingresso (*leggere con attenzione il testo*)
- Provare a risolvere un problema analogo più semplice
 - es: trovare il massimo di N numeri. *Cominciamo da tre...*
- Raffinamento: dividere il problema in problemi più piccoli, e combinarne la soluzione (metodologia *top-down*, *divide et impera*)
- Metodologia *bottom-up*: cominciare a risolvere sottoproblemi del problema dato, e estendere le soluzioni
 - Esempio dei puzzle, con e senza immagine della soluzione

Risolvere problemi (problem solving)

- In generale, risolvere un problema richiede una forma di creatività: è una forma di arte.
- **Risolvere un problema** può voler dire
 - trovare un algoritmo per un problema che non ha ancora una soluzione (o non la conosciamo)
 - trovare un **nuovo** algoritmo, possibilmente **più efficiente** di altri che già conosciamo.
- Come per tutte le arti, entro certi limiti si può imparare, ma ci sono persone più dotate e altre meno dotate.
- Noi non faremo *problem solving*, ma vedremo degli algoritmi conosciuti per alcuni problemi specifici

Strutture di controllo iterative

- Comando iterativo dello pseudocodice:

```
while (condizione) do  
    (corpo del ciclo)
```

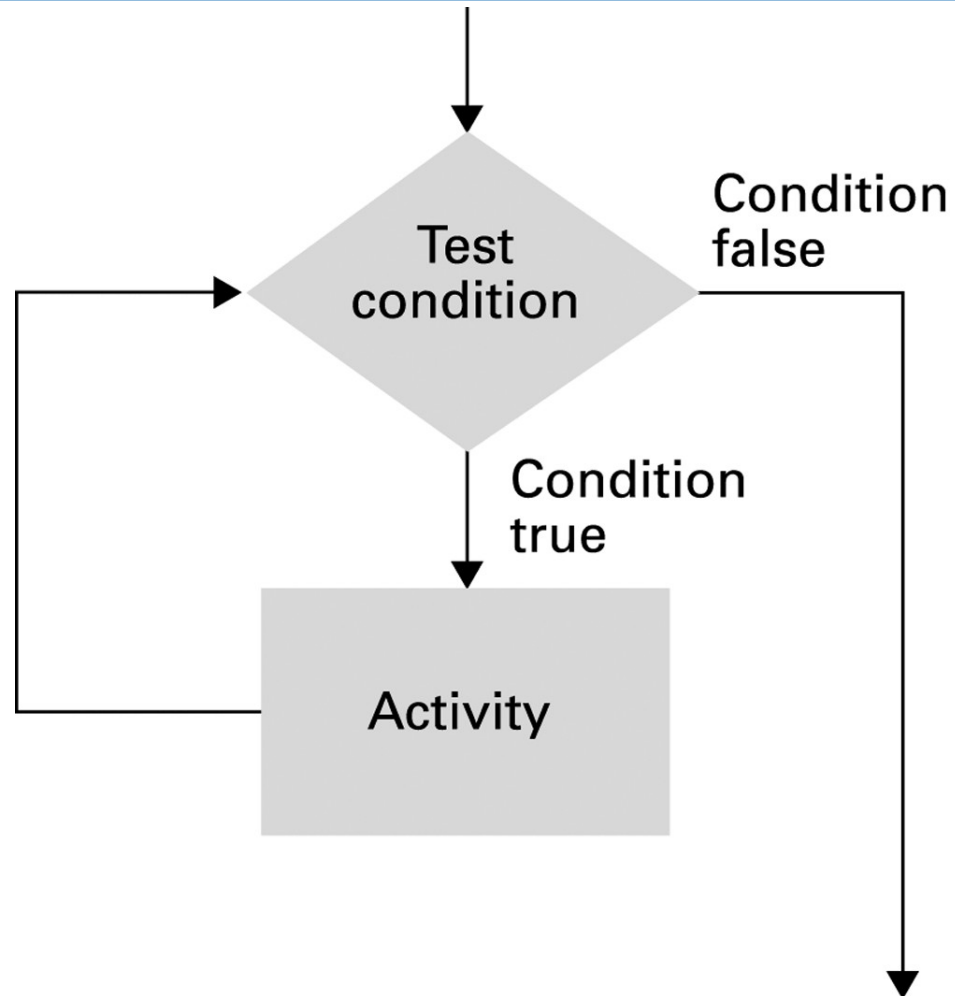
- Altro comando

```
repeat (corpo del ciclo)  
    until (condizione)
```

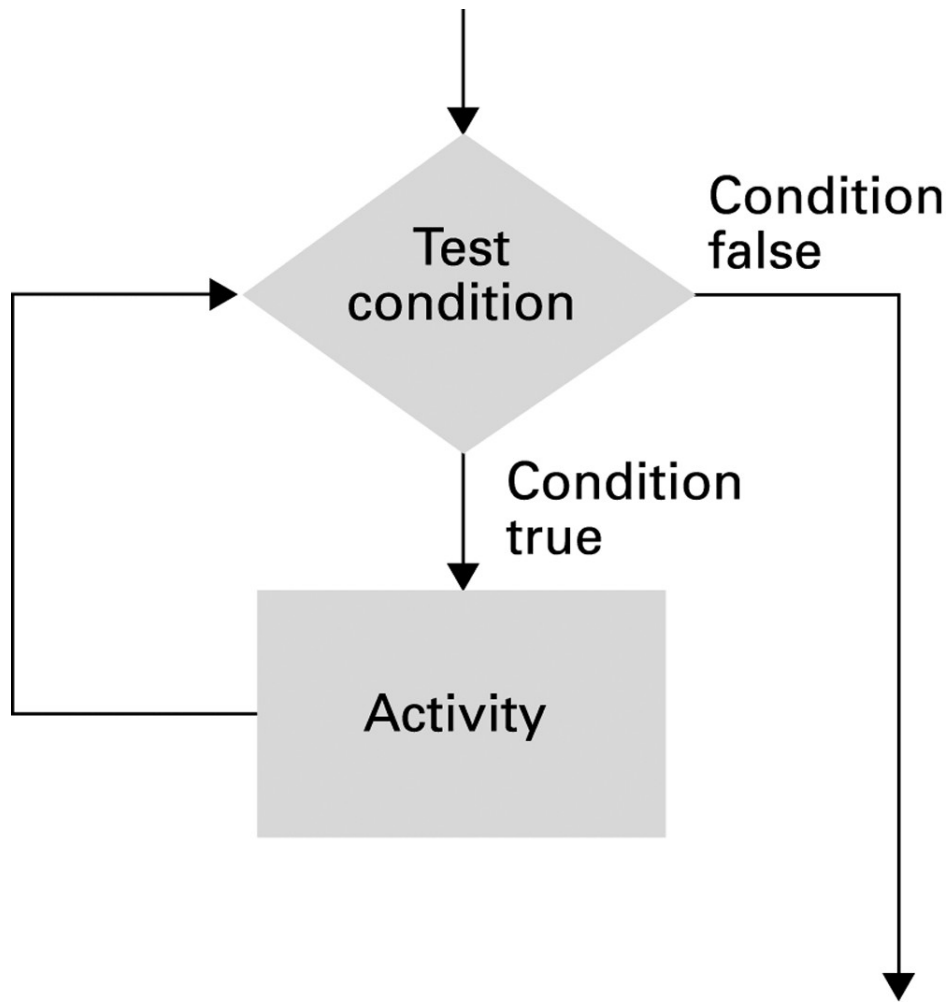
- Differenze:

- Il corpo del **repeat** viene sempre eseguito almeno una volta
- Il **repeat** termina quando la condizione è vera

La struttura del while: diagramma di flusso

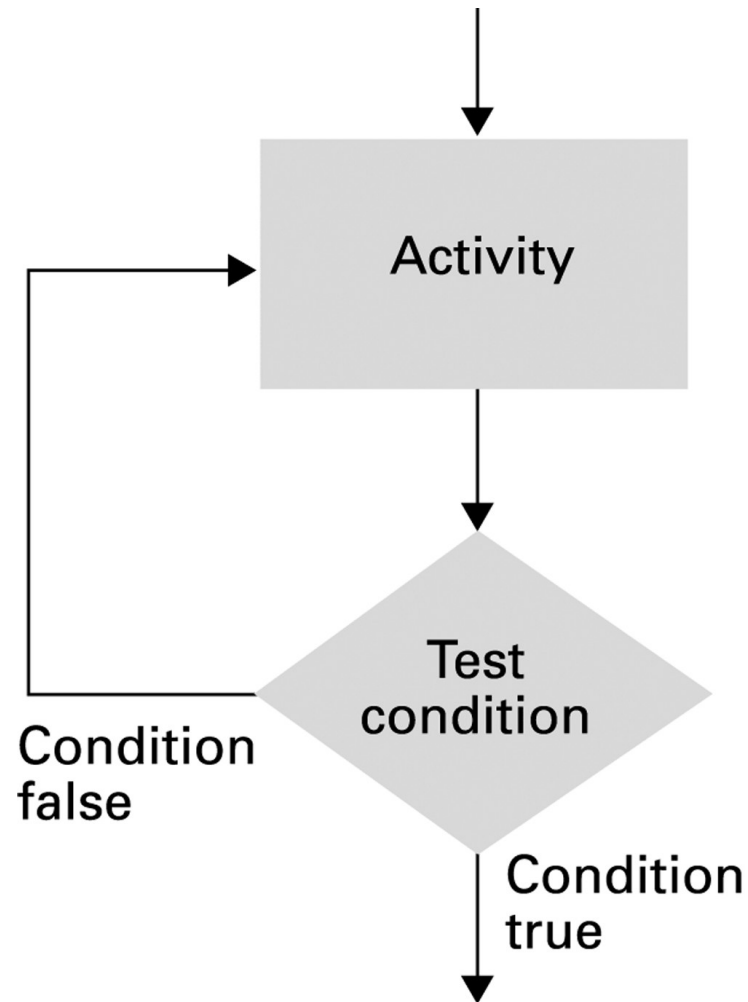


La struttura del while: diagramma di flusso



I diagrammi di flusso sono un'alternativa allo pseudocodice per scrivere algoritmi in modo informale ma preciso. Di moda negli anni '70-'80, oggi sono meno usati.

La struttura del repeat: diagramma di flusso



Due problemi fondamentali: ricerca e ordinamento

- **Ricerca:** dato un valore X e una sequenza di valori S , dire se X compare in S .
 - Ricerca lineare
 - Ricerca binaria
- **Ordinamento:** data una sequenza S di valori confrontabili tra loro, riorganizzare S in modo che contenga gli stessi valori, ma in ordine crescente
 - Ordinamento per inserimento (insertion sort)
 - Bubble sort, Quick sort, Merge sort

La ricerca lineare (o sequenziale)

- Identifichiamo dati d'ingresso (*input*) e risultato (*output*)
- **Input:** il valore X e la sequenza $S = s_1, s_2, \dots, s_N$
Quindi indichiamo con N la lunghezza della sequenza.
- **Output:** un valore booleano (TRUE o FALSE) che indica se X è presente nella sequenza oppure no.
Usiamo il comando RETURN per restituire il risultato
- Cominciamo con una sequenza di due elementi (assumiamo $N = 2$):

```
if (X = s1) then RETURN TRUE;  
else if (X = s2) then RETURN TRUE  
else RETURN FALSE
```
- Quindi confrontiamo X con un elemento alla volta, restituiamo TRUE se è uguale, e solo alla fine, se è diverso da tutti, restituiamo FALSE

La ricerca lineare (2)

- Se la sequenza ha lunghezza arbitraria, non possiamo usare una catena di **if-then-else**, perché non sappiamo quanti ne servono
- Usiamo un **while-do** che ad ogni ciclo confronta **X** con il prossimo elemento della sequenza, individuato dalla variabile **k**. Il **while** termina quando abbiamo esaminato tutta la sequenza (**k>N**)

```
procedure RicLin (X, S)
  N ← lunghezza della sequenza S;
  k ← 1;      //indice del prossimo elemento di S
  while (k ≤ N) do // termina quando k = N+1
    if ( X = Sk) // se ho trovato X
      then RETURN TRUE; // restituisco TRUE e
  esco
    else k ← k+1; // passo al prossimo elemento
  RETURN FALSE; // se arrivo qui, X non c'è in S
```

La ricerca lineare (3)

- Presentiamo una piccola variante della procedura RichLin. Se troviamo **X**, invece di uscire “brutalmente” dal ciclo **while** con RETURN TRUE, assegnamo TRUE a una variabile booleana (**trovato**) in modo che la condizione del **while** diventi falsa.

```
procedure RicLin (X, S) // in verde i cambiamenti
  N ← lunghezza della sequenza S;
  k ← 1; //indice del prossimo elemento di S
  trovato ← FALSE; // variabile booleana
  while (NOT trovato AND k ≤ N) do
    if ( X = Sk)
      then trovato ← TRUE;
    else k ← k + 1;
  RETURN trovato;
```


Ricerca lineare: variazioni sul tema

- Supponiamo che la sequenza sia ordinata in modo crescente. Cosa cambia?
- Si può interrompere la ricerca appena si trova un valore maggiore di X , perché X non può comparire oltre (altrimenti la sequenza non sarebbe ordinata).
- La complessità della ricerca lineare. Intuitivamente:
 - numero di “operazioni elementari” in funzione della dimensione dell'input (cioè della lunghezza di S)
 - per algoritmi di ricerca, si considerano *i confronti* come “operazioni elementari”
 - nel caso pessimo (X non compare) dobbiamo fare N confronti, con N lunghezza di S .
- La complessità della ricerca lineare è **lineare** (o **$O(n)$**).