





Tecnico superiore per i metodi e le tecnologie per lo sviluppo di sistemi software

- BACKEND SYSTEM INTEGRATOR

Unità Formativa (UF) FONDAMENTI DI PROGRAMMAZIONE

Docente: VALENTINO ARMANDO

Titolo argomento: Algoritmi di Ordinamento di Array









Algoritmi di ordinamento di un array

Problema: Data una sequenza di elementi in ordine qualsiasi, ordinarla.

Questo è un problema fondamentale, che si presenta in moltissimi contesti, ed in diverse forme:

- ordinamento degli elementi di un array in memoria centrale
- ordinamento di una collezione in memoria centrale
- ordinamento di informazioni memorizzate in un file su memoria di massa (file ad accesso casuale su disco, file ad accesso sequenziale su disco)

Problema: Dato un vettore V di N elementi in memoria centrale non ordinato, ordinarne gli elementi in

ordine crescente.

Sono molti gli algoritmi di ordinamento che possono essere utilizzati.

Algoritmi che analizzeremo:

- ORDINAMENTO PER INSERZIONE (INSERTION SORT),
- ORDINAMENTO PER SELEZIONE (SELECTION SORT)
- ORDINAMENTO A BOLLE
 (BUBBLE SORT)

Sono estremamente elementari e consentono un'implementazione assai semplice; il costo da pagare alla semplicità di questi algoritmi sta ovviamente nell'elevata complessità computazionale in termini del numero di confronti e di scambi, che in questi casi l'ordine è O(N²).

Ve ne sono molti altri via via sempre più sofisticati (e dunque di complessità computazionale sempre più bassa in alcuni casi dell'ordine O(N log2N) che risolvono il problema in modo più efficiente.

Ordinamento per inserzione (INSERTION SORT),

È il più semplice in assoluto, il primo metodo che viene in mente. Si confronta l'elemento nella prima posizione con tutti gli elementi nelle posizioni successive effettuando uno scambio se, fra i due elementi confrontati, il primo è maggiore del secondo. Alla fine dei confronti l'elemento nella prima posizione risulta sicuramente il minore di tutti gli elementi nelle posizioni successive. Successivamente si ripete il procedimento per l'elemento nella seconda posizione, nella terza e così via fino all'ultimo elemento. Sia N la dimensione dell'array. Per inserire il valore minimo nella prima posizione si devono controllare N-1 elementi effettuando nel caso peggiore N-1 scambi. Per il secondo elemento si controllano N-2 elementi, per il terzo N-3, per cui, alla fine, si hanno:

n° di confronti : sempre
$$N^*(N-1)/2$$
 [$(N-1) + (N-2) + \cdots + 2 + 1 =$

 $N \cdot (N-1)/2$

n° di scambi: (caso migliore) 0 (caso peggiore)
$$N^* (N-1)/2$$

Il numero totale di confronti rimane inalterato anche in caso in cui il vettore all'inizio sia già ordinato o parzialmente ordinato. Ad esempio, anche nel caso in cui l'insieme da ordinare sia già completamente ordinato, l'algoritmo eseguirà tutte le iterazioni dei due cicli nidificati e quindi tutti i confronti, con il solo vantaggio di non scambiare mai tra loro gli elementi presi in esame.

Video insertion sort

https://youtu.be/ROalU379I3U



Implementazione dell'algoritmo:

Ordinamento per selezione (Selection sort)

Un algoritmo decisamente intuitivo ed estremamente semplice. Nella pratica è utile quando l'insieme da ordinare è composto da pochi elementi e dunque anche un algoritmo non molto efficiente può essere utilizzato con il vantaggio di non rendere troppo sofisticata la codifica del programma che lo implementa.

L'idea di fondo su cui si basa l'algoritmo è quella di ripetere per N volte una procedura in grado di selezionare alla i-esima iterazione l'elemento più piccolo nell'insieme e di scambiarlo con l'elemento che in quel momento occupa la posizione i che fa da perno. In altre parole:

- alla prima iterazione verrà selezionato l'elemento più piccolo dell'intero insieme { v1,v2,v3,...,vN} e sarà scambiato con quello che occupa la prima posizione;
- alla seconda iterazione è selezionato il secondo elemento più piccolo dell'insieme, ossia l'elemento più piccolo dell'insieme "ridotto" costituito dagli elementi {v2,v3,...,vN} ed è scambiato con l'elemento che occupa la seconda posizione;
- si ripete fino ad aver collocato nella posizione corretta tutti gli N elementi.

Anche in questo caso il numero totale di confronti rimane sempre lo stesso anche se il vettore all'inizio è già ordinato o parzialmente ordinato. Il numero invece di scambi è al massimo N – 1. L'ordinamento per selezione ha un'importante applicazione: poiché ciascun elemento viene spostato al più una volta, questo tipo di ordinamento è il metodo da preferire quando si devono ordinare file costituiti da record estremamente grandi e da chiavi molto piccole. Per queste applicazioni il costo dello spostamento dei dati è prevalente sul costo dei confronti e nessun algoritmo è in grado di ordinare un file con spostamenti (scambi) di dati sostanzialmente inferiori a quelli dell'ordinamento per selezione.



3

Implementazione dell'algoritmo:

```
void SelectionSort (int V[], int N)
    int temp;
    for (int i=0; i<N-1; i++){</pre>
                                              // i = indice elemento perno
                                              //cerca il più piccolo elemento dalla posizione i alla posizione N-1
           int jmin = i ;
                                              // jmin indice dell'elemento minore
           for (int j=i+1; j<N; j++){</pre>
                  if (V[j] < V[jmin] ){</pre>
                                              // se l'elemento minore è in posizione
j,assegna j a jmin
                         jmin = j;
           if (i != jmin){
                                              // SCAMBIA elementise i è diverso da jmin
                         temp=V[jmin];
                         V[jmin]=V[i];
                         V[i]=temp;
           }
    }
}
```

Ordinamento a bolle (Bubble Sort)

L'algoritmo BUBBLE SORT si basa sull'idea di far emergere pian piano gli elementi più piccoli verso l'inizio dell'insieme da ordinare facendo sprofondare gli elementi maggiori verso il fondo: un po' come le bollicine in un bicchiere di acqua gassata da qui il nome di ordinamento a bolle.

La strategia adottata è quella di scorrere più volte la sequenza da ordinare, verificando ad ogni passo l'ordinamento reciproco degli elementi contigui, vi e vi+1 ed eventualmente scambiando di posizione quelle coppie di elementi non ordinati.

Procedendo dall'inizio alla fine della sequenza al termine di ogni scansione si è ottenuto che l'elemento massimo è finito in fondo alla sequenza stessa, mentre gli elementi più piccoli hanno cominciato a spostarsi verso l'inizio della sequenza stessa.

Dunque:

- alla fine della prima scansione possiamo essere certi che l'elemento massimo ha raggiunto la sua
 - posizione corretta nell'ultima posizione della sequenza;
- la scansione successiva potrà fermarsi senza considerare l'ultimo elemento dell'insieme perché è già stato sistemato nella scansione precedente e riuscendo così a collocare nella posizione corretta (la penultima) il secondo elemento più grande dell'insieme;
- si ripete fino ad aver completato l'ordinamento dell'intera sequenza.

Nella versione ottimale si controlla se durante una scansione degli elementi del vettore avviene o meno uno scambio; se non si verificano scambi il vettore risulta ordinato e l'algoritmo termina.

```
n^{\circ} di confronti : (caso migliore) N-1 (caso peggiore) N^{*} (N-1)/2 n^{\circ} di scambi: (caso migliore) n^{*} (caso peggiore) n^{*} (n^{*} (n^{*} )/2
```

Il numero di confronti nel caso peggiore (vettore ordinato in senso decrescente) è analogo a quello degli

algoritmi di sostituzione e di selezione [$(N-1)+(N-2)+\cdots+2+1=N\cdot(N-1)/2$].





Nel caso migliore (vettore già ordinato il senso crescente) l'algorimo esegue nella prima scansione N – 1 confronti senza eseguire alcuno scambio, se ne accorge e non prosegue inutilmente.

Video: http://www.youtube.com/watch?v=gWkvvsJHbwY&feature=player_detailpage

Implementazione dell'algoritmo:

```
void BubbleSort (int V[], int N) // ordinamento Crescente
    // la variabile Scambio indica se durante una scansione si è verificato almeno uno
scambio
   bool Scambio=true;
    int Temp;
    int Ultimo;
   Ultimo=N-1;
    // il while ripete fintantoché c'è stato almeno uno scambio durante l'ultima
scansione
   while (Scambio==true)
    {
          // inizio nuova scansione
          Scambio=false;
          for (int i=0; i<Ultimo; i++)</pre>
                 if (V[i]>V[i+1])
                 { // scambia e imposta la variabile booleana a true
                        Temp=V[i];
                        V[i]=V[i+1];
                       V[i+1]=Temp;
                        Scambio=true;
                 }
          }
   }
}
```

