Programmazione I

A.A. 2002-03

Funzioni

(Lezione XXI)

Algoritmi notevoli per gli array

Prof. Giovanni Gallo Dr. Gianluca Cincotti

Dipartimento di Matematica e Informatica Università di Catania

e-mail: { gallo, cincotti}@dmi.unict.it

Il problema dell'ordinamento

- ➤ Sia dato un array di elementi scelti in un universo *totalmente ordinato*, il **problema dell'ordinamento** consiste nel sistemare gli elementi dell'array in un ordine particolare:
 - in senso crescente (non decrescente), oppure
 - in senso decrescente (non crescente).

Gli algoritmi di ordinamento

- Esistono numerosi algoritmi di ordinamento.
 - · BubbleSort
 - SelectionSort
 - InsertionSort
 - QuickSort
 - MergeSort
 - HeapSort
 - ShellSort

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Array, pag. 3

BubbleSort

➤ Algoritmo BubbleSort

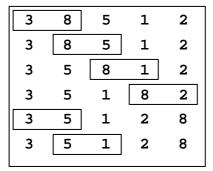
- Si passano in rassegna tutti i valori dell'array diverse volte. Durante ogni scansione vengono confrontate tutte le coppie di elementi contigui;
 - se in una coppia il primo valore è minore o uguale al secondo, gli elementi vengono lasciati al loro posto;
 - se, invece, il primo valore è maggiore del secondo i due elementi vengono scambiati di posto nell'array;
- ripetere finché l'intero array è ordinato.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

BubbleSort (cont.)

Array da ordinare in ordine crescente:



3	1	5	2	8
3	1	2	5	8
1	3	2	5	8
1	2	3	5	8
1	2	3	5	8

Variante: Se durante una scansione non avvengono scambi l'algoritmo termina.

Es. 🖺 01

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Array, pag. 5

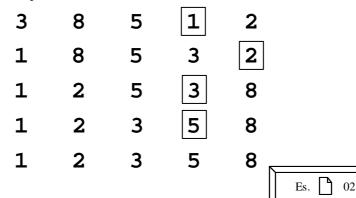
SelectionSort

➤ Algoritmo SelectionSort

- ricerca il più piccolo valore dell'array,
- scambia tale elemento con l'elemento nella prima posizione dell'array,
- ricerca il successivo valore più piccolo nell'array,
- scambia tale elemento con quello nella seconda posizione dell'array,
- ripetere finché l'intero array è ordinato.

SelectionSort (cont.)

Array da ordinare in ordine crescente:



G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Array, pag. 7

InsertionSort

➤ Algoritmo InsertionSort

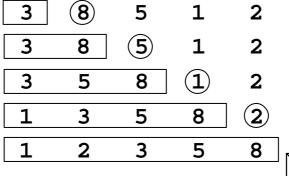
- Ogni elemento dell'array viene spostato in un sotto-array ordinato (è la maniera di ordinare le carte da gioco!)
 - Considerando un elemento alla volta, si inserisca ciascun elemento al posto "giusto" tra quelli già considerati (mantenendo quest'ultimi ordinati).
- Più in dettaglio:
 - il primo elemento nella prima posizione dell'array costituisce un sotto-array ordinato di lunghezza uno,
 - inserire il secondo elemento al posto giusto nel sotto-array, facendo shiftare se necessario il primo elemento di una posizione a destra per fare spazio per l'inserimento,
 - inserire il terzo elemento nel sotto-array ordinato di lunghezza due, shiftando se necessario gli elementi per mantenere l'ordinamento,
 - ripetere finché l'intero array è ordinato.

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

InsertionSort (cont.)

Array da ordinare in ordine crescente:



Es. 3

G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Array, pag. 9

Confronto tra gli algoritmi

- ➤ L'efficienza di un algoritmo di ordinamento può essere stabilita teoricamente contando il **numero di confronti** effettuati.
 - Gli ordinamenti visti sono simili per efficienza.
 - Presentano un ciclo esterno che esegue più volte un ciclo interno che scandisce quasi tutti gli elementi.
 - Si eseguono approssimativamente n² confronti per ordinare un array di n elementi.
 - * In questo caso si dice che gli algoritmi sono di *ordine* n^2
 - Esistono algoritmi più efficienti, dell'ordine di n log₂ n

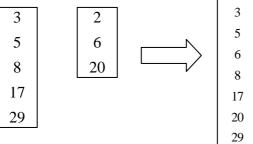
G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Il problema della fusione

➤ Natural merge

• Dati due array *ordinati* in input, restituire in output un terzo array *ordinato* contenente gli elementi dei primi due.



G.Gallo, G.Cincotti

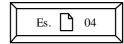
G.Gallo, G.Cincotti

Programmazione I (A.A. 2002-03)

Array, pag. 11

Ricerca dicotomica (o binaria)

- La ricerca binaria in un array *ordinato* consiste nel confrontare l'elemento centrale *M* dell'array con la chiave di ricerca e
 - se sono uguali, l'elemento è stato trovato;
 - se la chiave di ricerca è minore di M, la ricerca prosegue iterativamente nella prima metà di array;
 - se la chiave di ricerca è maggiore di M, la ricerca prosegue iterativamente nella seconda metà di array.
- Solo su metà degli elementi considerati al passo precedente.



Programmazione I (A.A. 2002-03)



 $G. Gallo,\ G. Cincotti$

Programmazione I (A.A. 2002-03)