

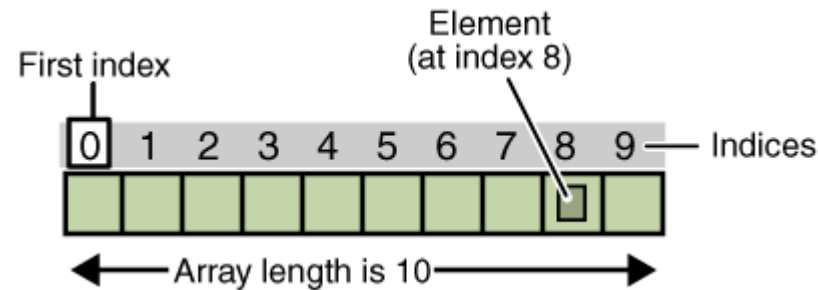


UNIVERSITÀ  
DI PARMA

# algoritmi su array ricerca e ordinamento

*Alberto Ferrari*

- struttura ***statica omogenea***
  - non in tutti i linguaggi ... *array dinamici*
- ***accesso diretto*** a ogni elemento attraverso l'***indice***
  - complessità dell'accesso  **$O(1)$**



- percorrere *una e una sola volta* tutti gli *elementi*

```
void visita_array(int a[], int n) {  
    for (int i = 0; i < n; i++)  
        elabora(a[i]);  
}
```

- se *elabora* ha complessità  $x$  passi la complessità dell'algoritmo risulta:  
$$1+n(1+x+1)+1 = (x+2)n+2 = \mathbf{O(n)}$$

- stabilire se un *valore* è *presente* all'interno dell'array restituendo l'*indice* dell'elemento o *-1* se non presente
- ricerca *sequenziale* (*lineare*): algoritmo per trovare un elemento in un insieme *non ordinato*
  - si effettua la scansione dell'array *sequenzialmente*
- ricerca *binaria* (*dicotomica*): algoritmo per trovare un elemento in un insieme *ordinato*
  - si inizia la ricerca dall'*elemento centrale*, si confronta questo elemento con quello cercato:
    - se *corrisponde*, la ricerca termina con successo
    - se è *superiore*, la ricerca viene ripetuta sugli elementi *precedenti*
    - se è *inferiore*, la ricerca viene ripetuta sugli elementi *successivi*

```
int linearSearch(int array[],
                int size, int val) {
    for (int i=0; i<size; ++i)
        if (array[i]==val)
            return i;
    return -1;
}
```

- *complessità* computazionale
  - caso *peggiore*  $O(n)$
  - caso *ottimo*  $O(1)$
  - caso *medio*  $O(n/2)$

```
int binarySearch(int array[], int size,  
                  int val) {  
    int first, last, medium;  
    first = 0;  
    last = size - 1;  
    while(first <= last) {  
        medium = (first + last) / 2;  
        if(array[medium] == val)  
            return medium; // value found  
        if(array[medium] < val)  
            first = medium + 1;  
        else  
            last = medium - 1;  
    }  
    return -1; // not found  
}
```

- *complessità* computazionale
  - caso *peggiore*  $O(\log_2 n)$
  - caso *ottimo*  $O(1)$
  - caso *medio*  $O(\log_2 n)$

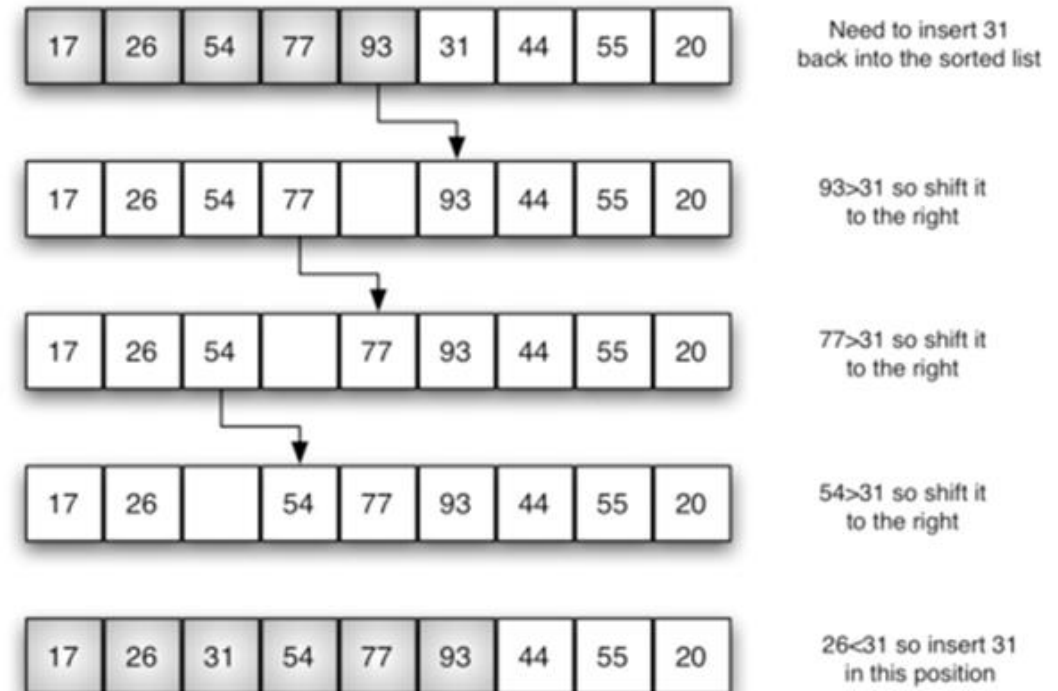
*array – algoritmi di*  
**ordinamento**

- l'**ordinamento** degli elementi di un array avviene considerando il valore della **chiave primaria**
- negli esempi le chiavi sono interi e la **relazione d'ordine totale** è  $\leq$
- caratteristiche degli algoritmi di ordinamento:
  - **efficienza** (complessità computazionale)
  - **stabilità**: l'algoritmo è stabile se **non altera l'ordine** relativo di elementi dell'array aventi la stessa chiave primaria
  - **sul posto**: l'algoritmo opera sul posto se la **dimensione** delle **strutture ausiliarie** di cui necessita è **indipendente dal numero di elementi** dell'array da ordinare

<https://www.toptal.com/developers/sorting-algorithms/>



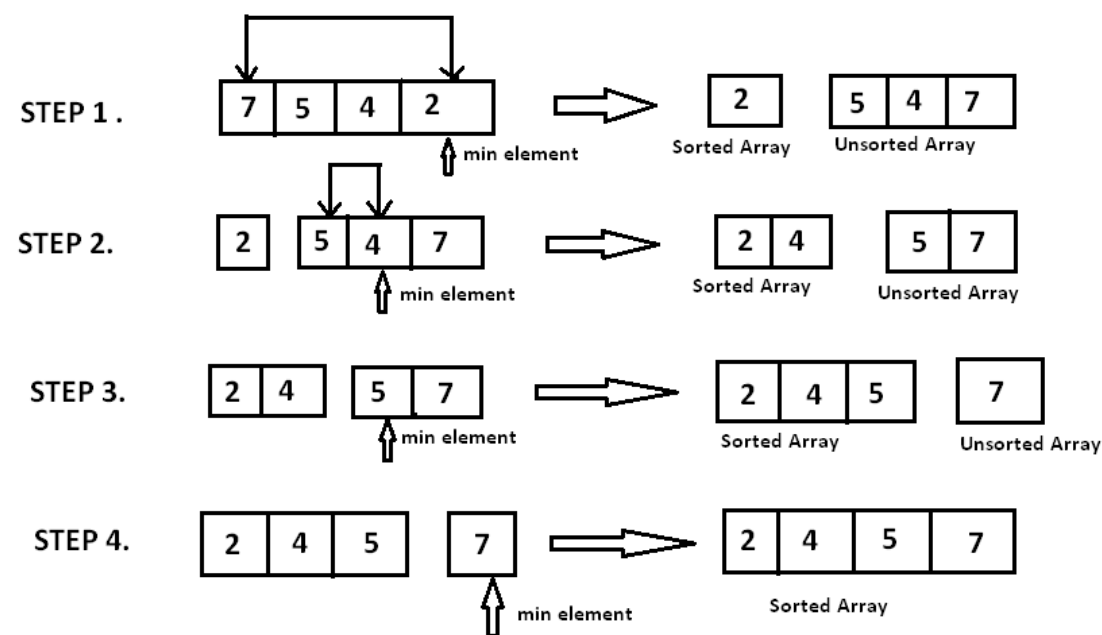
- al generico passo  $i$  l'array è considerato ***diviso*** in
  - una sequenza di ***destinazione***  $a[0] \dots a[i - 1]$  già ordinata
  - una sequenza di ***origine***  $a[i] \dots a[n - 1]$  ancora da ordinare
- l'obiettivo è di ***inserire*** il valore contenuto in  $a[i]$  al ***posto giusto*** nella sequenza di destinazione facendolo scivolare a ritroso, in modo da ***ridurre*** la sequenza di origine di un elemento



```
void insertsort(int array[], int size) {  
    int i, j, app;  
    for (i=1; i<size; i++) {  
        app = array[i];  
        j = i-1;  
        while (j>=0 && array[j]>app) {  
            array[j+1] = array[j];  
            j--;  
        }  
        array[j+1] = app;  
    }  
    return;  
}
```

- *sul posto*
- *stabile*
- *complessità  $O(n^2)$*
- efficiente su array già *parzialmente ordinati*

- al generico passo  $i$  vede l'array diviso in:
  - una sequenza di **destinazione**  $a[0] \dots a[i - 1]$  già **ordinata**
  - una sequenza di **origine**  $a[i] \dots a[n - 1]$  da ordinare
- l'**obiettivo** è **scambiare** il valore **minimo** della seconda sequenza **con** il valore contenuto in  $a[i]$  in modo da ridurre la sequenza di origine di un elemento

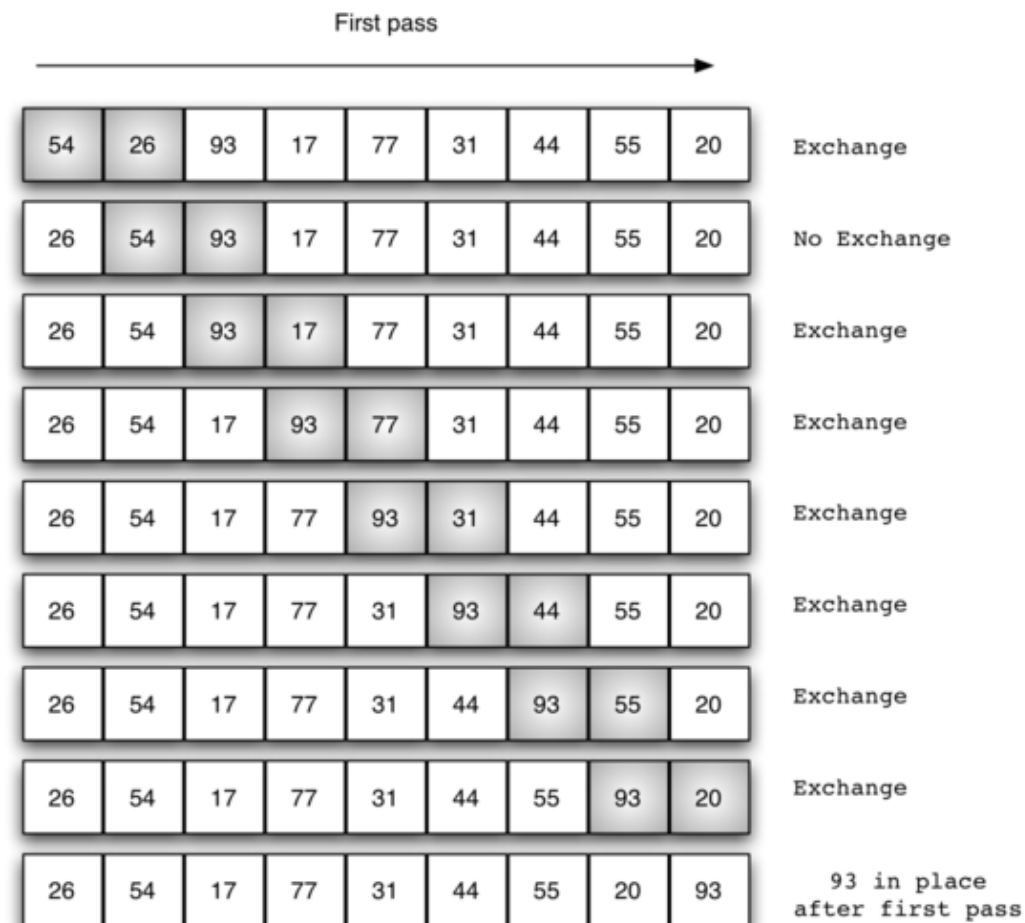


```
void selectsort(int array[],int size){  
    int i,j,min;  
    for (i=0; i<size; i++) {  
        min = i;  
        for (j=i+1; j<size; j++)  
            if (array[min]> array[j])  
                min = j;  
        if (min != i)  
            swap(array[i],array[min]);  
    }  
}
```

- *sul posto*
- *non stabile*
- *complessità  $O(n^2)$*

```
void swap(int &x, int &y) {  
    int temp = x;  
    x = y;  
    y = temp;  
}
```

- al generico passo  $i$  vede l'array diviso in:
  - una sequenza di **destinazione**  
 $a[0] \dots a[i - 1]$  già **ordinata**
  - una sequenza di **origine**  
 $a[i] \dots a[n - 1]$  da **ordinare**
- l'obiettivo è di far emergere il valore **minimo** della sequenza di origine confrontando e **scambiando sistematicamente** i valori di elementi adiacenti a partire dalla fine dell'array, in modo da ridurre la sequenza di origine di un elemento
  - sul posto
  - stabile
  - complessità  $O(n^2)$
  - efficiente per array parzialmente ordinati (*versione ottimizzata*)



- versione semplificata

```
void bubble_sort(int array[], int size) {  
    int i, last;  
    for (last = size - 1; last > 0; last-- ) {  
        for (i=0; i<last; i++){  
            if (array[i]>array[i+1])  
                swap(array[i], array[i+1]);  
        }  
    }  
}
```

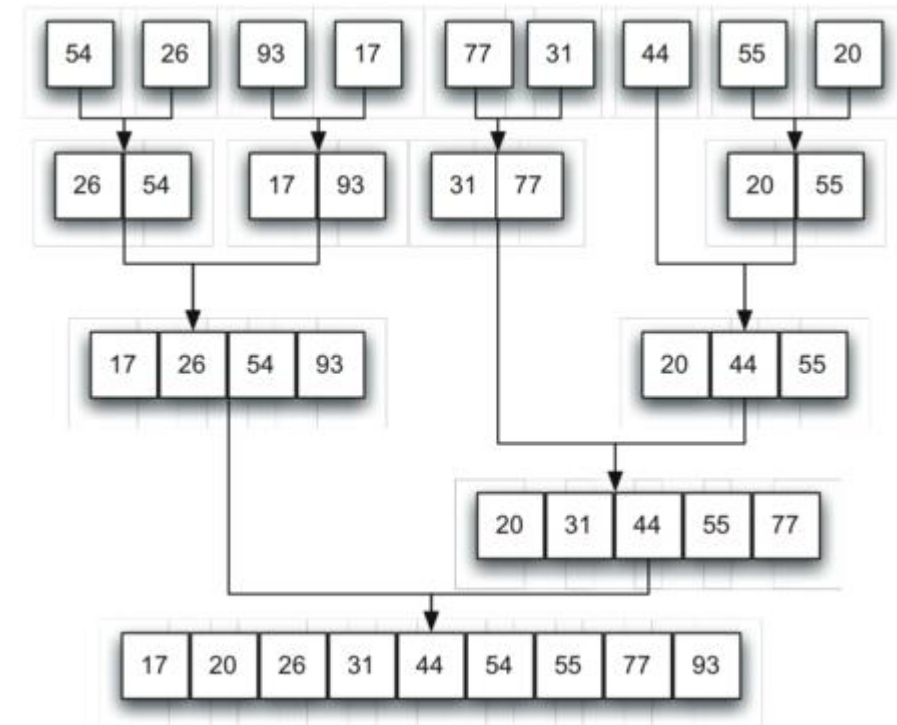
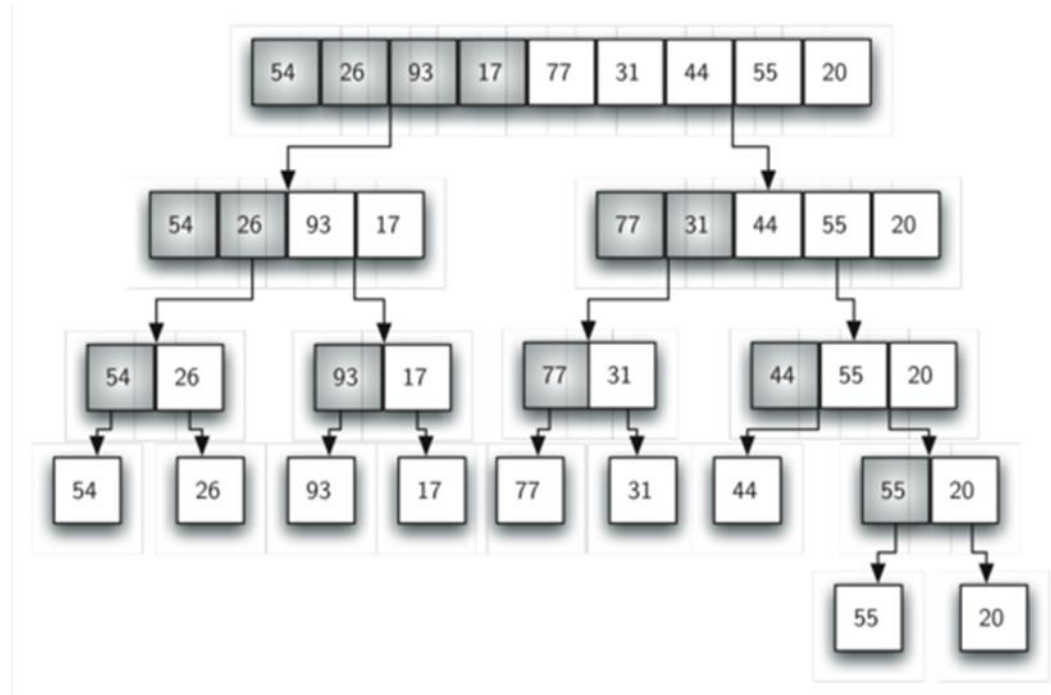
- se *non* avvengono *scambi*  
l'array risulta *ordinato*

```
void bubble_sort(int array[], int size) {  
    int i, last;  
    bool swapped;  
    for (last = size - 1; last > 0; last-- ) {  
        swapped = false;  
        for (i=0; i<last; i++){  
            if (array[i]>array[i+1])  
                swap = true;  
                swap(array[i], array[i+1]);  
        }  
        if (!swapped)  
            return;  
    }  
}
```

- algoritmo *ricorsivo*
- sfrutta la tecnica del *divide et impera*
  - suddivisione del problema in *sottoproblemi* della stessa natura di *dimensione* via via *più piccola*
- *non* opera *sul posto*: nella fusione usa un array di appoggio il cui numero di elementi è proporzionale al numero di elementi dell'array da ordinare
- *stabile*
- complessità  $O(n \log(n))$

- se la sequenza da ordinare ha **lunghezza 0 o 1**, è **ordinata**
- altrimenti la sequenza viene divisa (**divide**) in due **metà** (*se numero dispari di elementi la prima ha un elemento in più della seconda*)
- ogni **sottosequenza** viene **ordinata**, applicando **ricorsivamente** l'algoritmo (**impera**)
- le due **sottosequenze ordinate** vengono **fuse** (**combina**)
- si estrae ripetutamente il **minimo** delle due sottosequenze e lo si pone nella **sequenza in uscita**, che risulterà **ordinata**





```
void merge_sort(int array[],
                int left, int right) {
    int center; // middle index
    if(left<right) {
        center = (left+right)/2;
        //sort first half
        merge_sort(array, left, center);
        //sort second half
        merge_sort(array, center+1, right);
        //merge sorted arrays
        merge(array, left, center, right); }
}
```

```
void merge(int array[], int left,
           int center, int right){
    int i = left;      //index first array
    int j = center+1;  //index second array
    int k = 0;         //index new temporary array
    int temp[DIM_ARRAY]; //temporary array
    while ((i<=center) && (j<=right)) {
        if (array[i] <= array[j]) {
            temp[k] = array[i]; i++; }
        else { temp[k] = array[j]; j++; }
        k++;
    }
    while (i<=center) {
        temp[k] = array[i]; i++; k++; }
    while (j<=right) {
        temp[k] = array[j]; j++; k++; }
    for (k=left; k<=right; k++){
        array[k] = temp[k-left]; }
}
```