

BubbleSort

Prima di considerare questo algoritmo di ordinamento per array particolarmente importante definiamo in generale in che cosa consiste il problema di ordinamento di vettori:

Dato un vettore di elementi di un tipo ordinale (cioè, su cui è definita una relazione di ordine totale) si vogliono permutare gli elementi i suoi in modo che siano ordinati, per esempio in ordine crescente. Questo significa che, se il vettore S è di lunghezza N , avremo

$$S[i] \leq S[i + 1] \text{ per } i = 1, \dots, N - 1.$$

Esistono molti algoritmi per l'ordinamento di vettori (di elementi, come è ovvio, di tipo ordinale). Il metodo impiegato dall'algoritmo Bubble Sort si basa sull'idea seguente:

per ordinare la sequenza $S = d \ c \ b \ a$ è sufficiente portare l'elemento massimo della sequenza all'ultimo posto ed ordinare la parte della sequenza compresa tra la prima e la penultima posizione. L'elemento massimo della sequenza viene determinato attraverso una serie di confronti ed eventuali scambi tra elementi adiacenti: se l' i -esimo elemento della sequenza è maggiore dell' $i+1$ -esimo elemento, allora i due elementi vengono permutati.

Per esempio, se si vuole ordinare la sequenza S , si avranno i seguenti passaggi:

$d \ c \ b \ a$

$c \ d \ b \ a$

$c \ b \ d \ a$

$c \ b \ a \ d$ (l'elemento massimo d è stato portato nella sua posizione definitiva, e si prosegue ordinando il (sotto)vettore $c \ b \ a$)

$b \ c \ a \ d$

$b \ a \ c \ d$ (l'elemento c è stato portato nella sua posizione definitiva, e si prosegue ordinando il (sotto)vettore $b \ a$)

$a \ b \ c \ d$ (l'elemento b è stato portato nella sua posizione definitiva e non resta più nulla da fare)

```
class ordinamento {
```

```
/* Un'implementazione dell'algoritmo di bubblesort in Java. */
```

```
    public static void main (String args[]) {
```

```
        int[] dati = new int[10];
```

```
        for (int i = 0; i < dati.length; i++) {  
            dati[i] = SavitchIn.readLineInt();
```

```
        }
```

```
        for (int i = dati.length - 1; i >= 1; i--) {  
            for (int j = 0; j < i; j++) {
```

```

        if (dati[j] > dati[j+1]) {
            int z;
            z = dati[j];
            dati[j] = dati[j+1];
            dati[j+1] = z;
        }
    }

    for (int i = 0; i < dati.length; i++) {
        System.out.print (dati[i]);
    }
} //fine main
} //fine classe

```

Riconsideriamo ora l'implementazione dell'algoritmo di BubbleSort utilizzando i metodi, questa volta annotando il programma con le asserzioni che permettono di dimostrarne la correttezza:

```

class Ordinamento {

    public static int[] dati = new int[10];

    public static void main (String args[]) {

        System.out.println("Scrivi 10 numeri interi su righe diverse");
        leggi();
        ordina(dati);
        scrivi();
    } //fine main

    public static void bolli(int i) {
/**
Precondizione:  $0 \leq i < \text{dati.length}$ 
Postcondizione: la posizione i del vettore dati contiene l'elemento massimo del
sottovettore di dati compreso tra le posizioni 0 ed i
*/

        for (int j = 0; j < i; j++)
            if (dati[j] > dati[j+1])
                scambia(dati,j,j+1);
    } //fine bolli

    public static void ordina(int[] dati){
/**
Precondizione: true
Postcondizione: il vettore dati è ordinato in ordine crescente
*/
        for (int i = dati.length - 1; i > 0; i--)
/**
Invariante: gli elementi di dati nelle posizioni  $\geq i$  e  $< \text{dati.length}$  sono ordinati in
ordine crescente e sono  $\geq$  di tutti gli elementi nelle posizioni  $\geq 0$  e  $< i$ 
*/

            bolli(i);
    }
}

```

```

    public static void leggi() {
        for (int i = 0; i < dati.length; i++) {
            dati[i] = SavitchIn.readLineInt();
        } //fine for
    } //fine leggi

    public static void scrivi() {
        for (int i = 0; i < dati.length; i++) {
            System.out.println (dati[i]);
        } //fine for
    } //fine scrivi
} //fine classe

```

Questa è una versione di BubbleSort che fa uso di metodi ricorsivi:

```

static void bolli(int[] vet, int j, int i){
/**
Precondizione:  $0 \leq i, j < \text{vet.length}$ 
Postcondizione: elemento massimo del sottovettore  $\text{vet}[j], \dots, \text{vet}[i]$  in posizione  $i$ 
*/
    if (j < i) {
        if (vet[j] > vet[j+1])
            scambia(vet, j, j+1);
        bolli(vet, j+1, i);
    }
}

static void sort(int[] vet, int i){
/**
Precondizione:  $0 \leq i < \text{vet.length}$ 
Postcondizione:  $\forall j, k \text{ in } 0, \dots, i \ (j < k \Rightarrow \text{vet}[j] \leq \text{vet}[k])$ 
*/
    if (i >= 1) {
        bolli(vet, 0, i);
        sort(vet, i-1);
    }
}

```

La correttezza del metodo sort equivale alla proposizione che $\text{sort}(\text{vet}, i)$ soddisfa la postcondizione, per induzione su i :

Base: se $i = 0$, il metodo termina immediatamente, ma il sottovettore che contiene un solo elemento è ordinato in ordine crescente.

Passo induttivo: assumiamo (ipotesi induttiva) che la postcondizione del metodo valga per sottovettori di lunghezza $< i$, e consideriamo la chiamata $\text{sort}(\text{vet}, i)$.

Allora la chiamata $\text{bolli}(\text{vet}, 0, i)$ porta il massimo del sottovettore $\text{vet}[0], \dots, \text{vet}[i]$ in posizione i , per la postcondizione di bolli. Quindi $\text{vet}[i] \geq \text{vet}[j]$ per ogni $j < i$ e per ipotesi induttiva la chiamata ricorsiva $\text{sort}(\text{vet}, i-1)$ soddisfa la postcondizione, perciò per ogni j, k in $0, \dots, i$ ($j < k \Rightarrow \text{vet}[j] \leq \text{vet}[k]$) da cui segue per ogni j, k in $0, \dots, i$ ($j < k \Rightarrow \text{vet}[j] \leq \text{vet}[k]$).

Ora un paio di algoritmi di ordinamento (per array di numeri interi) che assumono che gli interi presenti nell'array siano compresi entro un intervallo noto a priori, poniamo $0, \dots, N$. Allora si può procedere in questo modo: si crea un nuovo array di $N+1$ "secchi" in cui vengono contate le occorrenze di ciascun intero presente nell'array. Per ordinarlo, basta scorrere l'array dei secchi scrivendo l'intero corrispondente tante volte quanto è il valore contenuto nel secchio. Il primo algoritmo (Bucket Sort) implementa esattamente questa idea, il secondo (Counting Sort) la raffina osservando che per ordinare un vettore a non è necessario scorrere tutto l'array dei secchi: se in ogni secchio k viene scritto il numero di elementi che precedono l'elemento k nella permutazione ordinata dell'array a , basta scorrere a e, per ognuna delle sue posizioni $i=0, \dots, a.length-1$, scrivere l'elemento $a[i]$ nella posizione corretta finale, che è quella calcolata usando il valore del secchio $a[i]$.

Bucket Sort

```
class Bucket{
static final int max = 50;

static int[] secchi (int [] a){
/**
Precondizione: a array di interi nell'intervallo 0..max
Postcondizione: crea un array di lunghezza max+1 dove l'intero in posizione i
conta le occorrenze dell'intero i in a
*/
int[] s = new int[max+1];
for (int i = 0; i < s.length; i++)
    s[i] = 0;
for (int i = 0; i < a.length; i++)
    s[a[i]]++;
return s;
}

static void ordina(int[] s){
/**
Precondizione: s array di dimensione max+1
Postcondizione: scrive il contenuto di s a partire da 0 fino alla posizione s.length-1
in modo tale che, se s[i] = n, viene scritto n volte l'intero i
*/
for (int n = 0; n < s.length; n++)
    for (int k = 0; k < s[n]; k++)
        System.out.print(n + " ");
System.out.println();
}

public static void scrivi(int[] a) {
    for (int i = 0; i < a.length; i++) {
        System.out.println (a[i]);
    }
    System.out.println();
}

public static void main(String[] args){
    System.out.print("Lunghezza array: ");
    int n = SavitchIn.readLineInt();
    int[] a = new int[n];
```

```

        for (int i = 0; i < a.length; i++) {
            System.out.print("Inserire intero: ");
            a[i] = SavitchIn.readLineInt();
        }
        scrivi(a);
        int [] s = secchi(a);
        ordina(s);
    }
}

```

Una variante del Bucket Sort è la seguente:

Counting Sort

```

static int[] countingSort(int[] a, int l) {
    System.out.print("Valori compresi tra 0 e ");
    int k = SavitchIn.readLineInt();
    int[] c = new int[k];
    // per contare quante volte compare ogni valore
    int[] b = new int[l]; // per il vettore ordinato
    for (int i = 0; i < c.length; i++)
        c[i] = 0; // inizializzazione di c
    for (int i = 0; i < a.length; i++)
        c[a[i]]++; // numero di elementi uguali ad a[i]
    for (int i = 1; i < c.length; i++)
        c[i] = c[i] + c[i - 1];
    // numero di elementi minori o uguali ad i
    for (int i = a.length - 1; i >= 0; i--) {
        b[c[a[i]] - 1] = a[i];
        c[a[i]]--;
    }
    return b;
}

```

L'algoritmo seguente ordina un array (di interi) in ordine crescente scorrendolo dalla posizione 1 e cercando ad ogni posizione i di inserire l'elemento in posizione i nella posizione corretta $j \leq i$. La dimostrazione di correttezza completa è contenuta in un file separato sulla pagina Moodle.

Insertion Sort

```

public static void insertionSort(int[] dati) {
    int j, v;
    for (int i = 1; i < dati.length; i++) {
        v = dati[i];
        j = i;
        while (j > 0 && dati[j-1] > v) {
            /* Se viene usato & invece di &&, oppure se viene invertito
               l'ordine dei congiunti (anche con &&) si ha un errore in esecuzione
               array out of bound */
            dati[j] = dati[j-1];
            j--;
        }
        dati[j] = v;
    }
}

```

Ricerca Dicotomica – versione iterativa

```
public static int ricerca(int[] vet, int c) {  
    /**  
    Precondizione: l'array vet è ordinato in ordine crescente  
    Postcondizione: se c presente nell'array vet restituisce la sua posizione, altrimenti  
    restituisce -1  
    */  
    int sx = 0, dx = vet.length - 1, m;  
    while (sx < dx) {  
        m = (sx + dx) / 2; // determina la posizione mediana del sottovettore  
        if (vet[m] < c) // se c maggiore di quello in posizione mediana  
            sx = m + 1; // cerca nella meta' di destra  
        else if (vet[m] > c) // se c minore di quello in posizione mediana  
            dx = m - 1; // cerca nella meta' di sinistra  
        else // c, se presente, si trova nella posizione mediana dell'array  
            sx = dx = m;  
    }  
    if (vet[sx] == c)  
        return sx;  
    else  
        return -1;  
} // fine metodo ricerca
```

Ricerca Dicotomica — versione ricorsiva

```
static int ricerca(int[] vet, int c, int sx, int dx){  
    /**  
    Precondizione: l'array vet è ordinato in ordine crescente;  $0 \leq sx, dx < vet.length$   
    Postcondizione: se c presente in vet in una posizione compresa tra sx e dx restituisce  
    questa posizione, altrimenti restituisce -1  
    */  
    int m, r;  
    if (sx < dx) {  
        m = (sx + dx) / 2; // determina la posizione mediana dell'array  
        if (vet[m] < c) // se valore cercato maggiore di quello in posizione  
            mediana  
            r = ricerca(vet, c, m+1, dx); // cerca nella meta' di destra  
        else if (vet[m] > c) // se valore cercato minore di quello in  
            posizione mediana  
            r = ricerca(vet, c, sx, m-1); // cerca nella meta' di sinistra  
        else // l'elemento si trova nella posizione mediana dell'array  
            r = m;  
    }  
    else  
        if (vet[sx] == c)  
            r = sx;  
        else  
            r = -1;  
    return r;  
}
```

Variazioni sul tema della ricerca dicotomica (ricorsiva)

In questi esempi non è necessario assumere che l'array sia ordinato:

```
static int min(int[] vet, int sx, int dx){
```

```

/**
Precondizione:  $0 \leq sx, dx < vet.length$ 
Postcondizione:  $\min(vet, sx, dx)$  restituisce il minimo valore
                  del sottovettore di  $vet$  compreso tra le
                  posizioni  $sx$  e  $dx$ 
*/
int m;
    if (sx+1 < dx) {
        int m1,m2;
        int h = (sx + dx) / 2;
        m1 = min(vet,sx,h); // m1 minimo del sottovettore tra sx e h
        m2 = min(vet,h+1,dx); m2 minimo del sottovettore tra h+1 e dx
        if (m1 < m2)
            m = m1;
        else
            m = m2;
    }
    else
        if (sx == dx)
            m = vet[sx];
        else
            if (vet[sx] < vet[dx])
                m = vet[sx];
            else
                m = vet[dx];
    return m;
}

```

```

static int filter (int[] vet, int k, int sx, int dx){
/**
Precondizione:  $0 \leq sx, dx < vet.length$ 
Postcondizione:  $\text{filter}(vet,k,sx,dx)$  restituisce il numero di elementi di  $vet > k$  nel
sottovettore compreso tra le posizioni  $sx$  e  $dx$ 
*/
    if (sx < dx) {
        return filter(vet,k,sx,(sx+dx)/2) +
            filter(vet,k,(sx+dx)/2 + 1,dx);
    }
    else
        if (vet[sx] > k)
            return 1;
        else
            return 0;
}

```

```

static boolean filter1 (int[] vet, int k, int sx, int dx){
/**
Precondizione:  $0 \leq sx, dx < vet.length$ 
Postcondizione:  $\text{filter1}(vet,k,sx,dx)$  determina se ci sono elementi di  $vet > k$  nel
sottovettore compreso tra le posizioni  $sx$  e  $dx$ 
*/
    if (sx < dx) {
        return (filter1(vet,k,sx,(sx+dx)/2) ||
            filter1(vet,k,(sx+dx)/2 + 1,dx));
    }
    else
        if (vet[sx] > k)

```

```

        return true;
    else
        return false;
}

```

```

static boolean filterAll (int[] vet, int k, int sx, int dx){
/**
Precondizione:  $0 \leq sx, dx < vet.length$ 
Postcondizione: filterAll(vet,k,sx,dx) determina se tutti gli elementi di vet nel
sottovettore compreso tra le posizioni sx e dx sono > k
*/
    if (sx < dx) {
        return (filterAll(vet,k,sx,(sx+dx)/2) &&
            filterAll(vet,k,(sx+dx)/2 + 1,dx));
    }
    else
        if (vet[sx] > k)
            return true;
        else
            return false;
}

```

```

static int constant (int[] vet, int sx, int dx){
/**
Precondizione:  $0 \leq sx, dx < vet.length$ 
Postcondizione: per un vettore di cifre binarie, determina se tutti gli elementi del
sottovettore compreso tra le posizioni sx e dx sono uguali restituendo -1 come valore
della chiamata ricorsiva quando la condizione non e' soddisfatta per il sottoarray su cui
avviene la chiamata, 0 se tutti gli elementi del sottoarray sono 0, 1 se tutti gli
elementi del sottoarray
sono 1
*/
    int x = - 1;
    if (sx < dx) {
        int l = constant(vet,sx,(sx+dx)/2);
        int r = constant(vet,(sx+dx)/2+1,dx);
        if ((l == r) && (r >= 0)) x = l;
        else x = -1;
    }
    else
        x = vet[sx];
    return x;
}

```

```

static boolean increasing (int[] vet, int sx, int dx){
/**
Precondizione:  $0 \leq sx, dx < vet.length$ 
Postcondizione: restituisce true se e solo se  $\forall i \forall j (sx \leq i, j \leq dx \rightarrow vet[i] \leq vet[j])$ 
*/
    if (sx < dx) {
        boolean l = increasing(vet,sx,(sx+dx)/2);
        boolean r = increasing(vet,(sx+dx)/2+1,dx);
        if (l && r && (vet[(sx+dx)/2] <= vet[(sx+dx)/2+1]))
            return true;
        else return false;
    }
}

```



```

    }
    else
        return true;
}

static boolean crescente (int[] vet, int i){
/**
Precondizione:  $0 \leq i < \text{vet.length}$ 
Postcondizione: restituisce true se e solo se
 $\forall j \forall k (i \leq j, k < \text{vet.length} \rightarrow \text{vet}[i] \leq \text{vet}[j])$ 
*/
    if (i < vet.length-1)
        return (vet[i] <= vet[i+1]) && crescente(vet,i+1);
    else
        return true;
}

```

L'algoritmo seguente ordina un vettore (di interi) dividendolo in due metà, ordinandole ricorsivamente, e ricomponendo le metà ordinate con un procedimento di fusione ordinata.

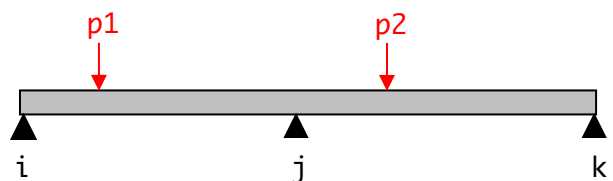
MergeSort

```

static void merge(int[] vet, int i, int j, int k) {
/**
Precondizione:  $0 \leq i, j, k < \text{vet.length} \wedge$ 
 $\forall a \forall b (i \leq a \leq b \leq j \rightarrow \text{vet}_{\text{out}}[a] \leq \text{vet}_{\text{out}}[b]) \wedge$ 
 $\forall a \forall b (j+1 \leq a \leq b \leq k \rightarrow \text{vet}_{\text{out}}[a] \leq \text{vet}_{\text{out}}[b])$ 
Postcondizione:
 $\forall a (i \leq a \leq k \rightarrow$ 
    (
         $(\exists b i \leq b \leq k \wedge \text{vet}_{\text{out}}[a] = \text{vet}_{\text{in}}[b])$ 
         $\vee (\exists b j+1 \leq b \leq k \wedge \text{vet}_{\text{out}}[a] = \text{vet}_{\text{in}}[b])$ 
    )
    )
 $\wedge$ 
 $\forall a \forall b (i \leq a, b \leq k \rightarrow \text{vet}_{\text{out}}[a] \leq \text{vet}_{\text{out}}[b])$ 
*/
    int[] aux = new int[vet.length];
    int p, p1 = i, p2 = j + 1;

    for (p = i; p <= k; p++)
/**
Invariante:  $p - i = (p1 - i) + (p2 - (j+1))$ 
 $\wedge \forall p > i (\text{vet}[p-1] \leq \text{vet}[p1] \wedge \text{vet}[p-1] \leq \text{vet}[p2])$ 
*/
        if (p1 > j) {
            aux[p] = vet[p2];
            p2++;
        }
        else if (p2 > k) {
            aux[p] = vet[p1];
            p1++;
        }
        else if (vet[p1] <= vet[p2]) {
            aux[p] = vet[p1];
            p1++;
        }
        else {

```



```

        aux[p] = vet[p2];
        p2++;
    }
    for (p = i; p <= k; p++)
        vet[p] = aux[p];
}

static void mergeSort(int[] vet, int sx, int dx) {
/**
Precondizione:  $0 \leq sx, dx < vet.length$ 
Postcondizione:  $\forall a \forall b (sx \leq a \leq b \leq dx \rightarrow vet[a] \leq vet[b])$ 
*/
    if (sx < dx) {
        mergeSort(vet, (sx+dx)/2 + 1, dx);
        mergeSort(vet, sx, (sx+dx)/2);
        merge(vet, sx, (sx+dx)/2, dx);
    }
}

```

Semplici esercizi su metodi ricorsivi (su array)

Scrivere un metodo ricorsivo che stampa su stdout il contenuto di un array di interi:

```

static void stampa(int[] vet, int i){
    if (i < vet.length){
        System.out.print(vet[i]);
        stampa(vet,i+1);
    }
    else System.out.println();
}

```

Scrivere un metodo ricorsivo che restituisce il massimo elemento di un array di interi (di lunghezza > 0).

```

class Esercizio {
    public static int max(int[] a,int i){
        if (i < a.length-1) {
            int m = max(a,i+1);
            if (a[i] > m) return a[i];
            else return m;
        }
        else return a[i];
    }
}

```

Scrivere un metodo ricorsivo che determina se tutti gli elementi di un array di interi sono pari.

```

public static boolean pari(int[] a,int i){
    if (i < a.length)
        return (a[i] % 2 == 0) && pari (a,i+1);
    else return true;
}

```

Scrivere un metodo per invertire il contenuto di un array di interi:

Versione iterativa

```
public static int[] reverse(int[] x){
    int i = 0;
    int aus;
    while (i < s.length / 2) {
        aus = s[i];
        s[i] = s[s.length - (i+1)];
        s[s.length - (i+1)] = aus;
        i++;
    }
    return s;
}
```

Versione ricorsiva

```
public static void reverse(int[] a,int i){
    if (i < a.length/2) {
        int x = a[i];
        a[i] = a[(a.length - 1) - i];
        a[(a.length - 1) - i] = x;
        reverse(a,i+1);
    }
}
```

Cosa fanno questi metodi?

```
public static boolean EA(int [][] m){
    boolean a=false,b;
    for(int i = 0; i<m.length; i++){
        b = true;
        for (int j = 0; j < m[i].length; j++)
            b = b && m[i][j]%2==0;
        a = a || b;
    }
    return a;
}
```

```
public static boolean AE(int [][] m){
    boolean a=true,b;
    for(int i = 0; i<m.length; i++){
        b = false;
        for (int j = 0; j < m[i].length; j++)
            b = b || m[i][j]%2==0;
        a = a && b;
    }
    return a;
}
```