

Preparazione alle Olimpiadi di Informatica



UNIVERSITÀ
DELLA
CALABRIA

il Campus per eccellenza

Introduzione, complessità computazionale e algoritmi di ordinamento

Mario Alviano

Obiettivi del corso

- Prepararvi al mondo del Competitive Programming
- Presentarvi diverse strutture dati e algoritmi
- Darvi suggerimenti su come approcciare i problemi
- Appassionarvi all'informatica

Non è un corso introduttivo alla programmazione

Strumenti

- C++
- In laboratorio useremo Linux
- Editor di testo (gedit) + compilazione con g++
- Non useremo alcun IDE
- Esercizi da edizioni precedenti di Olimpiadi Informatiche
 - <https://training.olinfo.it/#/overview>

Testo di riferimento

- <https://cses.fi/book/index.html>

Competitive Programmer's Handbook

Antti Laaksonen

Draft July 3, 2018

Background richiesto

- Rudimenti di C/C++
 - Variabili, costanti e letterali
 - Scope di una variabile
 - Tipi base: int, short, long long, float, double, char, bool, ...
 - Array monodimensionali e multidimensionali
 - Puntatori e aritmetica dei puntatori
 - Lettura e scrittura da standard stream e da file: printf, scanf, cin, cout, ...
 - Direttive al preprocessore: #include, #define, ...
 - Dichiarazione e invocazione di funzioni
 - Ricorsione
- Filesystem: dove vengono salvati i file
- Un minimo di comprensione degli errori dati dal compilatore

Competitive Programming

- Generalmente 3-4 problemi da risolvere in breve tempo
- Bisogna programmare velocemente
- Non bisognerà mantenere il codice
- Preferire semplicità e velocità a robustezza e stabilità
- Bisogna implementare tutto **live**

Setup

- Includiamo tutta la libreria standard: `<bits/stdc++.h>`
- Usiamo il namespace `std`
- Compiliamo con `g++`
 - Per compilatori vecchi usare il flag `-std=c++0x` o `-std=c++11`
- Eseguiamo con `./a.out`
- Frecce su/giù per ripetere i comandi

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

int main() {
    // solution comes here
}
```

```
malvi@pandora:~/tmp$ g++ hello.cc
malvi@pandora:~/tmp$ ./a.out
Hello, World!
malvi@pandora:~/tmp$ g++ hello.cc
```

Macro

- Spesso dovrete inserire stampe/codice temporaneo
- Meglio usare una macro

```
#include <bits/stdc++.h>

using namespace std;

#ifdef TEST
#   define DEBUG(x) cout << (x) << endl
#else
#   define DEBUG(x)
#endif

int main() {
    DEBUG("You have to compile with -DTEST to see me!");
}
```

```
malvi@pandora:~/tmp$ g++ macro.cc
malvi@pandora:~/tmp$ ./a.out
malvi@pandora:~/tmp$ g++ macro.cc -DTEST
malvi@pandora:~/tmp$ ./a.out
You have to compile with -DTEST to see me!
malvi@pandora:~/tmp$
```


Complessità computazionale

- Stima dell'efficienza di un algoritmo
- Quante operazioni per un input di lunghezza n ?

$O(n)$

```
for (int i = 1; i <= n; i++) {  
    // code  
}
```

$O(n^2)$

```
for (int i = 1; i <= n; i++) {  
    for (int j = 1; j <= n; j++) {  
        // code  
    }  
}
```

Classi di complessità

Classe	Descrizione	Esempio
$O(1)$	costante	accesso ad array
$O(\log n)$	logaritmico	ricerca binaria (array ordinato)
$O(n)$	lineare	ricerca lineare (array non ordinato)
$O(n \log n)$	quasi lineare	merge sort
$O(n^2)$	quadratico	bubble sort
$O(n^3)$	cubico	moltiplicazione fra matrici (naive)
$O(2^n)$	esponenziale	algoritmi che iterano su tutti i sottoinsiemi di una parte di input
$O(n!)$	fattoriale	algoritmi che iterano su tutte le permutazioni di una parte di input

Stima dell'efficienza richiesta

- Ogni challenge dichiara la dimensione dell'input
- Può indicare che tipo di algoritmo implementare

input size	required time complexity
$n \leq 10$	$O(n!)$
$n \leq 20$	$O(2^n)$
$n \leq 500$	$O(n^3)$
$n \leq 5000$	$O(n^2)$
$n \leq 10^6$	$O(n \log n)$ or $O(n)$
n is large	$O(1)$ or $O(\log n)$

Maximum Subarray Sum (1)

Given an array of n numbers, our task is to calculate the maximum subarray sum, i.e., the largest possible sum of a sequence of consecutive values in the array.

-1	2	4	-3	5	2	-5	2
----	---	---	----	---	---	----	---

Maximum Subarray Sum (2)

```
int best = 0;
for (int a = 0; a < n; a++) {
    for (int b = a; b < n; b++) {
        int sum = 0;
        for (int k = a; k <= b; k++) {
            sum += array[k];
        }
        best = max(best, sum);
    }
}
cout << best << "\n";
```

Indice iniziale

Indice finale

Iterazione sugli
elementi
del subarray

Complessità $O(n^3)$

Maximum Subarray Sum (3)

```
int best = 0;
for (int a = 0; a < n; a++) {
    int sum = 0;
    for (int b = a; b < n; b++) {
        sum += array[b];
        best = max(best, sum);
    }
}
cout << best << "\n";
```

Indice iniziale

La somma da **a** fino a **b**

Indice finale e
iterazione sugli
elementi
del subarray

Complessità $O(n^2)$

Maximum Subarray Sum (4)

- Algoritmo di Kadane
 - Se $n=1$, return $b_1 := s_1 := \max(\text{array}[0], 0)$
 - Se $n=2$, return $b_2 := \max(s_1, s_2 := \max(\text{array}[1], s_1 + \text{array}[1]))$
 - Calcoliamo la soluzione sui primi k elementi dalla soluzione dei primi $k-1$ elementi

```
int best = 0, sum = 0;
for (int k = 0; k < n; k++) {
    sum = max(array[k], sum+array[k]);
    best = max(best, sum);
}
cout << best << "\n";
```

Complessità $O(n)$

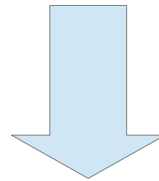
Maximum Subarray Sum (5)

array size n	Algorithm 1	Algorithm 2	Algorithm 3
10^2	0.0 s	0.0 s	0.0 s
10^3	0.1 s	0.0 s	0.0 s
10^4	> 10.0 s	0.1 s	0.0 s
10^5	> 10.0 s	5.3 s	0.0 s
10^6	> 10.0 s	> 10.0 s	0.0 s
10^7	> 10.0 s	> 10.0 s	0.0 s

Algoritmi di ordinamento

Given an array that contains n elements, your task is to sort the elements in increasing order.

1	3	8	2	9	2	5	6
---	---	---	---	---	---	---	---



1	2	2	3	5	6	8	9
---	---	---	---	---	---	---	---

Bubble Sort (1)

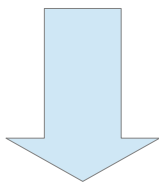
- L'algoritmo esegue n iterazioni
- Ogni iterazione ordina elementi consecutivi

```
for (int i = 0; i < n; i++) {  
    for (int j = 0; j < n-1; j++) {  
        if (array[j] > array[j+1]) {  
            swap(array[j],array[j+1]);  
        }  
    }  
}
```

$O(n^2)$

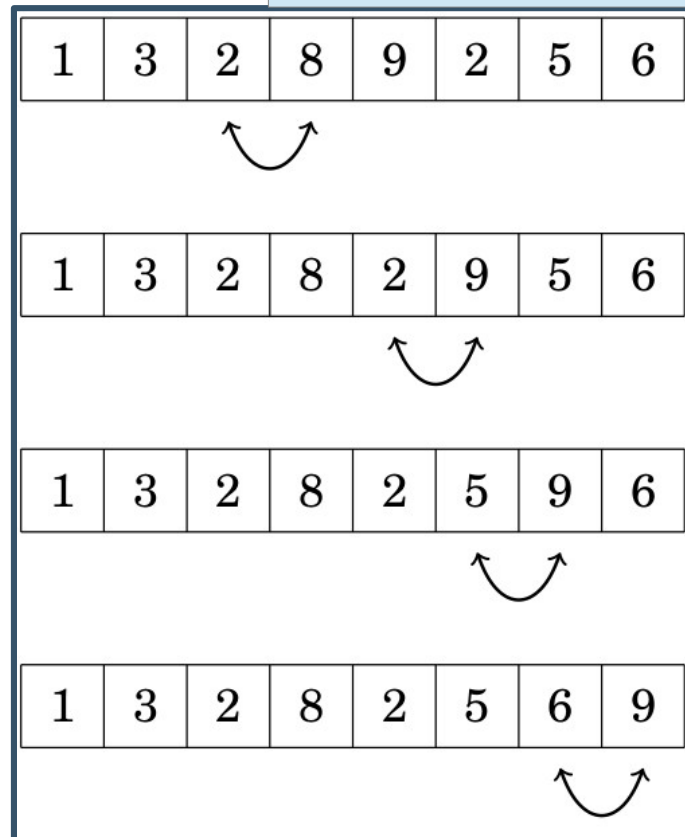
Bubble Sort (2)

1	3	8	2	9	2	5	6
---	---	---	---	---	---	---	---



1	2	2	3	5	6	8	9
---	---	---	---	---	---	---	---

Prima iterazione



Merge Sort (1)

- 1) Dividi l'array a metà
- 2) Ordina le due metà
- 3) Unisci le due metà in modo ordinato

Algoritmo ricorsivo

Caso base: array di 1 elemento

$O(n \log n)$

Merge Sort (2)

Split



Merge

Merge Sort (3)

```
void merge_sort(int a[], int from, int to) {  
    // base case: array of size 1 (already sorted)  
    if(from >= to) return;  
  
    // split in the middle and sort the two halves  
    int mid = (from + to) / 2;  
    merge_sort(a, from, mid);  
    merge_sort(a, mid + 1, to);  
  
    // merge the sorted arrays into a sorted array  
    merge(a, from, mid, to);  
}
```

```
void merge(int a[], int from, int mid, int to) {  
    // temporary array to save the sorted array  
    int tmp[to - from + 1];  
  
    int i = from;  
    int j = mid + 1;  
    int k = 0;  
    while(i <= mid && j <= to) {  
        // tmp[k] is the smaller among a[i] and a[j]  
        if(a[i] < a[j]) { tmp[k++] = a[i++]; }  
        else { tmp[k++] = a[j++]; }  
    }  
  
    // copy remaining elements (only one loop is executed)  
    while(i <= mid) { tmp[k++] = a[i++]; }  
    while(j <= to) { tmp[k++] = a[j++]; }  
  
    // copy back the sorted array  
    for(int i = from; i <= to; i++) a[i] = tmp[i - from];  
}
```

Il suono dell'ordinamento (1)

- Selection Sort
 - A ogni iterazione seleziona il minimo elemento
- Insertion Sort
 - Inizia con lista vuota e inserisci in modo ordinato
- Quick Sort
 - Seleziona un elemento (pivot) e sposta tutti gli elementi minori del pivot alla sinistra del pivot
- Heap Sort
 - Come insertion sort, ma usa un heap per trovare il massimo elemento
- Radix Sort
 - Raggruppa per cifra meno (o più) significativa, ricorsivamente
- `std::sort`
 - Più o meno quick sort + heap sort

<https://www.youtube.com/watch?v=kPRA0W1kECg>

Il suono dell'ordinamento (2)

- `std::stable_sort`
 - Merge sort (se la memoria è sufficiente)
- Shell Sort
 - Come bubble sort, ma confronta prima gli elementi più lontani e via via quelli più vicini
- Cocktail Shaker Sort
 - Come bubble sort, ma nelle due direzioni
- Gnome Sort
 - Come bubble sort, ma la bolla sale fino a trovare il suo posto
- Bitonic Sort
 - Merge sort tramite circuiti (fortemente parallelo)
- Bogo Sort (o Stupid Sort)
 - Genera permutazioni finché gli elementi sono ordinati

<https://www.youtube.com/watch?v=kPRA0W1kECg>

Confronto fra i principali

<https://www.youtube.com/watch?v=kPRA0W1kECg>

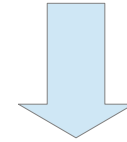
Counting Sort (1)

- L'ordinamento non si può fare in meno di $O(n \log n)$
- A meno di limitazioni nell'input
- Se ogni elemento è un intero nell'intervallo $[0..c]$, con c relativamente piccolo, allora counting sort ordina in $O(n)$

Array di $c+1$ contatori
(bookkeeping)

Counting Sort (2)

1	3	6	9	9	3	5	9
---	---	---	---	---	---	---	---



bookkeeping

1	2	3	4	5	6	7	8	9
1	0	2	0	1	1	0	0	3

```
void counting_sort(int max, int a[], int n) {  
    int count[max + 1];  
    for(int i = 0; i <= max; i++) count[i] = 0;  
  
    // bookkeeping  
    for(int i = 0; i < n; i++) count[a[i]]++;  
  
    // sort  
    for(int i = 0, k = 0; i <= max; i++) for(int j = 0; j < count[i]; j++) a[k++] = i;  
}
```

Algoritmo di ordinamento nella libreria standard (1)

- In genere è preferibile usare implementazioni esistenti
- Risparmiamo tempo (e bug)
- `sort(array, array + #elementi)`
- `sort(array, array + #elementi, funzione_di_confronto)`
- `stable_sort(array, array + #elementi)`
- `stable_sort(array, array + #elementi, funzione_di_confronto)`

Algoritmo di ordinamento nella libreria standard (2)

```
void print(int a[], int n) {
    for(int i = 0; i < n; i++) cout << a[i] << " ";
    cout << endl;
}

bool greater_than(int a, int b) {
    return a > b;
}

int main() {
    int a[] = {1, 3, 6, 9, 9, 3, 5, 9};
    print(a, 8);
    sort(a, a + 8);
    print(a, 8);
    sort(a, a + 8, greater_than);
    print(a, 8);
    return 0;
}
```

```
1 3 6 9 9 3 5 9
1 3 3 5 6 9 9 9
9 9 9 6 5 3 3 1
```

Ricerca lineare

- Problema: dato un array e un elemento, trovare l'indice dell'elemento nell'array.

```
for (int i = 0; i < n; i++) {  
    if (array[i] == x) {  
        // x found at index i  
    }  
}
```

$O(n)$

Ricerca binaria

- Se l'array è ordinato, possiamo cercare in $O(\log n)$
- Idea: guarda l'elemento centrale e scarta metà dell'array (come quando cerchi una parola in un dizionario)
- Se dobbiamo cercare spesso (ad es., n volte), può convenire ordinare: $O(n^2)$ vs $O(n \log n)$

```
int a = 0, b = n-1;
while (a <= b) {
    int k = (a+b)/2;
    if (array[k] == x) {
        // x found at index k
    }
    if (array[k] > x) b = k-1;
    else a = k+1;
}
```

$O(\log n)$

Ricerca binaria tramite libreria standard (1)

- `lower_bound(array, array + #elementi, valore)`
 - indirizzo del primo elemento \geq valore
- `upper_bound(array, array + #elementi, valore)`
 - indirizzo del primo elemento $>$ valore
- `equal_range(array, array + #elementi, valore)`
 - combinazione dei due bound

$O(\log n)$

Ricerca binaria tramite libreria standard (2)

```
int a[] = {1, 3, 6, 9, 9, 3, 5, 9};
print(a, 8);
sort(a, a + 8);
print(a, 8);

{
    auto res = lower_bound(a, a + 8, 4);
    cout << "first element >= 4 is a[" << (res - a) << "] = " << *res << endl;
}
{
    auto res = upper_bound(a, a + 8, 5);
    cout << "first element > 5 is a[" << (res - a) << "] = " << *res << endl;
}
{
    auto res = equal_range(a, a + 8, 3);
    cout << "first element >= 3 is a[" << (res.first - a) << "] = " << *res.first << "; ";
    cout << "first element > 3 is a[" << (res.second - a) << "] = " << *res.second << "; ";
    cout << "there are " << (res.second - res.first) << " occurrences of 3" << endl;
}
```

```
1 3 6 9 9 3 5 9
1 3 3 5 6 9 9 9
first element >= 4 is a[3] = 5
first element > 5 is a[4] = 6
first element >= 3 is a[1] = 3; first element > 3 is a[3] = 5; there are 2 occurrences of 3
```

Esercizi suggeriti

- Oral exam (threshold)
 - Usare counting sort
- Scenic Walkway (walkway)
 - Ordinare per altezza crescente e calcolare la minima differenza $H[i] - H[i-k-1]$
- Anno luce (annoluce)
 - Ordinare per distanza crescente
 - Usare ricerca binaria (upper_bound) per rispondere alle query
- Torre di controllo (aeroporto)
 - Usare ricerca binaria per determinare la massima minima distanza
- Filiali bilanciate (filiali)
 - Usare ricerca binaria per determinare il massimo bilanciamento
- Solleone sul lungomare (lungomare)
 - Usare ricerca binaria per determinare la soluzione ottima (76 punti)
- Pausa caffè (caffè)
 - Ordinare gli intervalli $[A,B]$ per A crescente
 - Mantenere una lista dei tutor alla macchinetta ordinata su B

Fine della lezione

