

# Sottoarray di somma massima

Sezione 2.1 [CGG]

# Redirezione dell'input

Meccanismo per prendere dati in input direttamente da file di testo. Questa tecnica sarà utilizzata per la correzione automatica delle prove di laboratorio.

Sintassi Tipica: `prog < input`

> `./esercizio.o < input` (Linux)

> `esercizio.exe < input` (Windows)

**Importante:** durante le prove di laboratorio attenersi strettamente alle specifiche sul formato dell'output.

# Sottoarray di Somma Massima

Problema: data una sequenza di interi (anche negativi) individuare la sottosequenza di somma massima.

Input: un array di interi (anche negativi)

Output: valore della somma

Esempio:

Input    -1 5 8 -9 1 1

Output            13

# Soluzione 1



```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma=0;
        for(k=i; k<=j; k++)
        {
            somma+=a[k];
        }
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```

# Soluzione 1

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma=0;
        for(k=i; k<=j; k++)
        {
            somma+=a[k];
        }
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```

# Soluzione 1

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma=0;
        for(k=i; k<=j; k++)
        {
            somma+=a[k];
        }
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```

Input     -1    5    8     -9    1    1

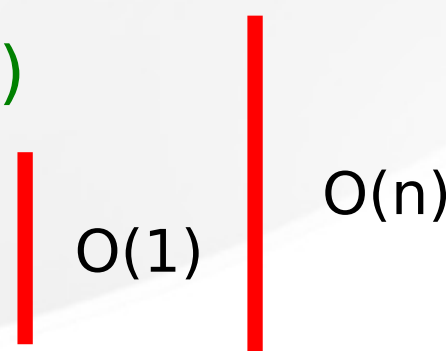
# Soluzione 1

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma=0;
        for(k=i; k<=j; k++)
        {
            somma+=a[k];
        }
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```

A vertical red line is positioned to the right of the innermost loop's closing brace, with the text  $O(1)$  to its right, indicating the time complexity of that specific operation.

# Soluzione 1

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma=0;
        for(k=i; k<=j; k++)
        {
            somma+=a[k];
        }
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```



The diagram shows two vertical red lines. The shorter line is positioned between the innermost loop's opening and closing braces, with the label  $O(1)$  to its right. The taller line is positioned between the middle loop's opening and closing braces, with the label  $O(n)$  to its right.



# Soluzione 1

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma=0;
        for(k=i; k<=j; k++)
        {
            somma+=a[k];
        }
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```

The diagram illustrates the time complexity of the code blocks. Three red vertical bars are positioned to the right of the code. The first bar, located under the innermost loop `for(k=i; k<=j; k++)`, is labeled  $O(1)$ . The second bar, located under the middle loop `for(j=i; j<n; j++)`, is labeled  $O(n)$ . The third bar, located under the outermost loop `for(i=0; i<n; i++)`, is labeled  $O(n^2)$ .

# Soluzione 1

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma=0;
        for(k=i; k<=j; k++)
        {
            somma+=a[k];
        }
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```

$O(1)$

$O(n)$



$O(n^2)$

$O(n^3)$

Tempo:  $O(n^3)$  :-)

# Soluzione 2

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    somma=0;
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma+=a[j];
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```

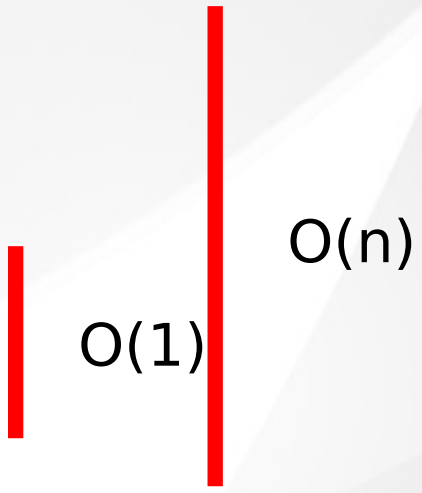
Input     -1   5   8    -9   1   1

# Soluzione 2

```
max=a[0];  
for(i=0; i<n; i++)  
{  
    somma=0;  
    for(j=i; j<n; j++)  
    {  
        somma+=a[j];  
        if(somma > max) max=somma; | O(1)  
    }  
}
```

# Soluzione 2

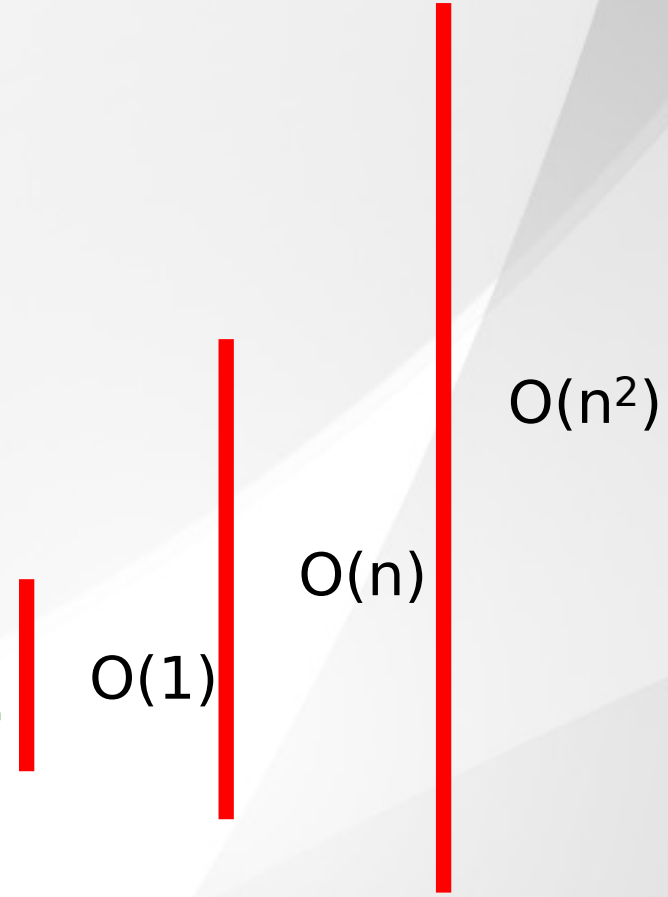
```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    somma=0;
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma+=a[j];
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```



The diagram consists of two vertical red lines. The shorter line on the left is positioned to the right of the innermost loop's closing brace, with the label  $O(1)$  to its right. The taller line on the right is positioned to the right of the outermost loop's closing brace, with the label  $O(n)$  to its right.

# Soluzione 2

```
max=a[0];
for(i=0; i<n; i++)
{
    somma=0;
    for(j=i; j<n; j++)
    {
        somma+=a[j];
        if(somma > max) max=somma;
    }
}
```



Tempo:  $O(n^2)$  :-|

# Come fare meglio?

- Possiamo sfruttare due proprietà del sottoarray di somma massima
  - 1) La somma dei valori in ogni prefisso del **sottoarray ottimo** è positiva, se così non fosse potremmo eliminare tale prefisso ottenendo un sottoarray di somma maggiore (**assurdo**)
  - 2) Il valore immediatamente precedente al primo valore del **sottoarray ottimo** è negativo, se così non fosse potremmo aggiungere tale valore ottenendo un sottoarray di somma maggiore (**assurdo**)

-1 5 8 -9 1 1

# Soluzione 3

```
max = A[0];  
for(i=0; i<n; i++)  
{  
    if(somma > 0) somma+=a[i];  
    else somma=a[i];  
  
    if(somma > max) max=somma;  
}
```

Tempo:  $O(n)$  :-)



# Soluzione 3

```
max = A[0];  
for(i=0; i<n; i++)  
{  
    if(somma > 0) somma+=a[i];  
    else somma=a[i];  
  
    if(somma > max) max=somma;  
}
```

Algoritmo ottimo!

Perché?

Tempo:  $O(n)$  :-)

# Esempio soluzione lineare

**1** 2 -4 1 3 2 -2 1

SOMMA    MAX  
1            1

# Esempio soluzione lineare

								SOMMA	MAX
1	2	-4	1	3	2	-2	1	1	1
1	2	-4	1	3	2	-2	1	3	3

# Esempio soluzione lineare

	SOMMA	MAX
1 2 -4 1 3 2 -2 1	1	1
1 2 -4 1 3 2 -2 1	3	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	-1	3

# Esempio soluzione lineare

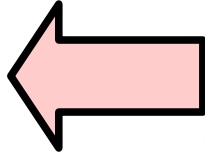
	SOMMA	MAX
1 2 -4 1 3 2 -2 1	1	1
1 2 -4 1 3 2 -2 1	3	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	-1	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	1	3

# Esempio soluzione lineare

	SOMMA	MAX
1 2 -4 1 3 2 -2 1	1	1
1 2 -4 1 3 2 -2 1	3	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	-1	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	1	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	4	4
1 2 -4 1 3 2 -2 1	6	6
1 2 -4 1 3 2 -2 1	4	6
1 2 -4 1 3 2 -2 1	5	6

# Esempio soluzione lineare

	SOMMA	MAX
1 2 -4 1 3 2 -2 1	1	1
1 2 -4 1 3 2 -2 1	3	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	-1	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	1	3
1 2 -4 1 3 2 -2 1	4	4
1 2 -4 1 3 2 -2 1	6	6
1 2 -4 1 3 2 -2 1	4	6
1 2 -4 1 3 2 -2 1	5	6



# Esercizio 1

Implementare le tre soluzioni per il problema del “sottoarray di somma massima”. Per ciascuna di esse scrivere un programma che legga la sequenza di input da terminale e stampa in output il valore massimo della somma del sottoarray di somma massima.

Si assuma che la prima riga dell'input contenga la lunghezza della sequenza

```
INPUT    3          OUTPUT  4
         1
        -2
         4
```

Provare le soluzioni sui file di input che trovate sul sito del corso, utilizzando la redirectione dell'input.

**Linux:** potete usare il comando `time` per ottenere i tempi di esecuzione del vostro programma (utile per confrontare le prestazioni).

```
time ./maxsum.o < input
```



# Esercizio 2

**Intersezione tra insiemi:** Scrivere un programma che accetti in input dall'utente due sequenze di interi distinti e stampi gli elementi che occorrono in entrambi. Si assume che l'utente specifichi la lunghezza di ogni sequenza prima dell'immissione degli elementi.