

# 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

# Sottoarray di Somma Massima

Problema: dato un array di **n** interi (anche negativi) individuare la sottoarray 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;
    }
}
```

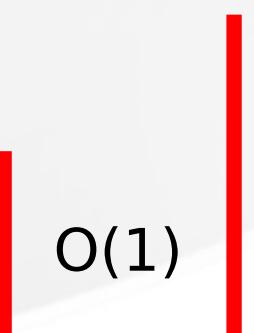
↓      ↓  
Input -1 5 8 -9 1 1

# 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];           | O(1)
        }
        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;
    }
}
```

The diagram illustrates the time complexity of the algorithm. It consists of a vertical red line representing the total execution time, which is partitioned into three distinct segments by two vertical red tick marks. The first segment, from the start to the first tick mark, is labeled  $O(1)$ . The second segment, from the first tick mark to the second, is labeled  $O(n)$ . The third segment, from the second tick mark to the end of the line, 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;
    }
}
```

The diagram illustrates the time complexity analysis of the given code. It consists of several vertical red lines of increasing height, representing different time complexities. The code is divided into segments by these lines:

- The first segment, between the first and second lines, is labeled  $O(1)$ .
- The second segment, between the second and third lines, is labeled  $O(n)$ .
- The third segment, between the third and fourth lines, is labeled  $O(n^2)$ .
- The fourth segment, between the fourth and fifth lines, is labeled  $O(n^3)$ .

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; | 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;
    }
}
```

$O(n^2)$

$O(n)$

$O(1)$

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

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

# Esempio soluzione lineare

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

# Esempio soluzione lineare

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

# Esempio soluzione lineare

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

