

Esercitazione 10 novembre 2022

## Problema

Dimostrare o confutare la seguente affermazione:  
Siano  $f(n)$  e  $g(n)$  due funzioni sempre non negative. Allora vale:

$$f(n)=O(g(n)) \quad \text{implica} \quad 2^{f(n)}=O(2^{g(n)})$$

## Soluzione:

La relazione è falsa in generale. La seguente coppia di funzioni rappresenta un controesempio:

$$f(n)=n \quad g(n)=n/2$$

infatti vale:

$$n=O(n/2)$$

ma

$$2^n \neq O(2^{n/2}) \quad [2^n = \omega(2^{n/2})]$$

## Problema

Progettare un algoritmo (efficiente) che, dato un array ordinato  $A[1:n]$  di  $n$  interi e un intero  $x$ , trova (se esistono) due indici  $i$  e  $j$ ,  $i < j$ , tale che  $A[i] + A[j] = x$ .

<b>A</b>	2	5	9	14	20	21	25	40
	1	2	3	4	5	6	7	8

$x=26 \Rightarrow i=2 \ j=6$

$x=23 \Rightarrow i=3 \ j=4$

$x=20 \Rightarrow i=-1 \ j=-1$  (non esistono  $i < j$  con  $A[i] + A[j] = 20$ )

**idea:** provo tutte le coppie di indici  $i, j$

Banale( $A, x$ )

**for**  $i=1$  to  $n-1$  **do**

**for**  $j=i+1$  to  $n$  **do**

**if** ( $A[i]+A[j]=x$ ) **then return** ( $i, j$ )

**return**  $(-1, -1)$

correttezza?

ovvia.

complessità?

$\Theta(n^2)$

si può fare meglio?

**idea:**

per ogni valore dell'indice  $i$ , cerco l'opportuno  $j$  usando la ricerca binaria

MenoBanale( $A, x$ )

**for**  $i=1$  to  $n-1$  **do**

$j = \text{RicercaBinaria}(A, x - A[i], i+1, n)$

**if** ( $j \neq -1$ ) **then return** ( $i, j$ )

**return** ( $-1, -1$ )

correttezza?

ovvia.

complessità?

$O(n \log n)$

si può fare meglio?

**idea:**

scansionare l'array "parallelamente" da sinistra e da destra.

Lineare(A,x)

i=1; j=n;

**while** i<j **do**

**if** A[i]+A[j]=x **then return** (i,j);

**if** A[i]+A[j]<x **then** i++ **else** j--

**return** (-1,-1)

complessità?

$O(n)$

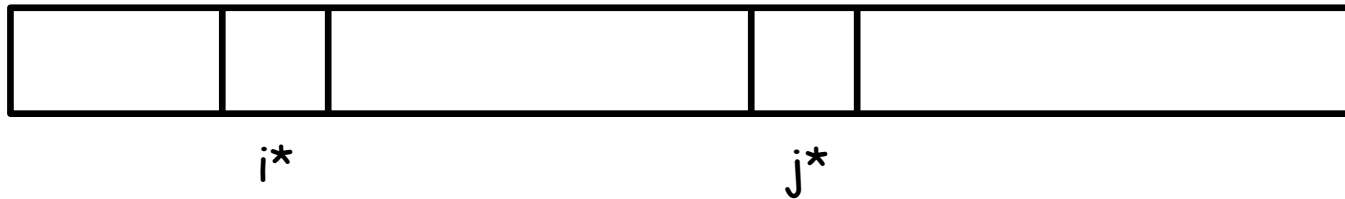
correttezza?

## Osservazione:

Se non esistono due elementi di  $A$  che sommano a  $x$  l'algoritmo Lineare risponde sicuramente bene, ovvero restituisce  $(-1,-1)$

## E se esistono due elementi che sommano a $x$ ?

Siano  $i^*$  e  $j^*$  tale che  $A[i^*] + A[j^*] = x$



Per come si muovono gli indici, ad un certo punto succede una di queste due cose:

- 1)  $i = i^*$  e  $j > j^*$
- 2)  $i < i^*$  e  $j = j^*$

## Osservazione:

Se non esistono due elementi di  $A$  che sommano a  $x$  l'algoritmo Lineare risponde sicuramente bene, ovvero restituisce  $(-1, -1)$

## E se esistono due elementi che sommano a $x$ ?

Siano  $i^*$  e  $j^*$  tale che  $A[i^*] + A[j^*] = x$



$A$  è ordinato, quindi  $A[i] + A[j] \geq x \Rightarrow$  algoritmo decrementa  $j$

Per come si muovono gli indici, ad un certo punto succede una di queste due cose:

1)  $i = i^*$  e  $j > j^*$

2)  $i < i^*$  e  $j = j^*$

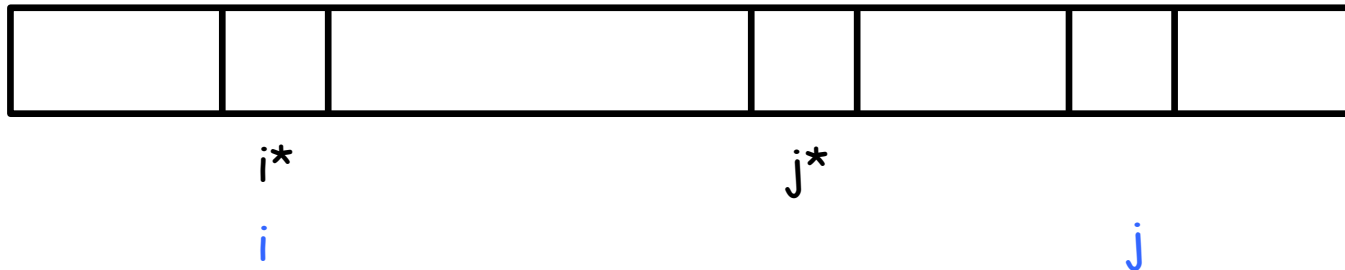


## Osservazione:

Se non esistono due elementi di  $A$  che sommano a  $x$  l'algoritmo Lineare risponde sicuramente bene, ovvero restituisce  $(-1,-1)$

## E se esistono due elementi che sommano a $x$ ?

Siano  $i^*$  e  $j^*$  tale che  $A[i^*] + A[j^*] = x$



$A$  è ordinato, quindi  $A[i] + A[j] \geq x \quad \Rightarrow \quad$  algoritmo decrementa  $j$

Per come si muovono gli indici, ad un certo punto succede una di queste due cose:

1)  $i = i^*$  e  $j > j^*$

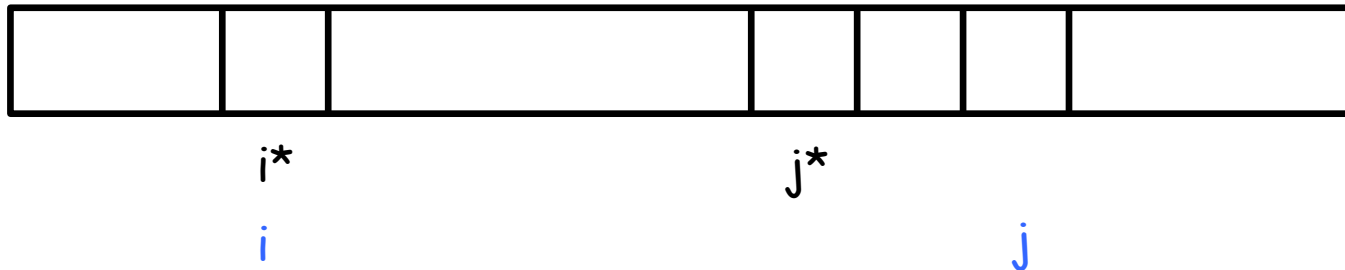
2)  $i < i^*$  e  $j = j^*$

## Osservazione:

Se non esistono due elementi di  $A$  che sommano a  $x$  l'algoritmo Lineare risponde sicuramente bene, ovvero restituisce  $(-1,-1)$

## E se esistono due elementi che sommano a $x$ ?

Siano  $i^*$  e  $j^*$  tale che  $A[i^*] + A[j^*] = x$



$A$  è ordinato, quindi  $A[i] + A[j] \geq x \Rightarrow$  algoritmo decrementa  $j$

Per come si muovono gli indici, ad un certo punto succede una di queste due cose:

1)  $i = i^*$  e  $j > j^*$

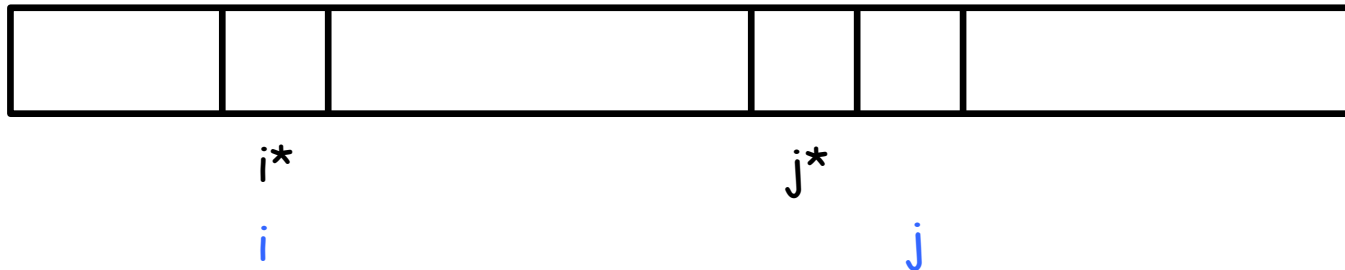
2)  $i < i^*$  e  $j = j^*$

## Osservazione:

Se non esistono due elementi di  $A$  che sommano a  $x$  l'algoritmo Lineare risponde sicuramente bene, ovvero restituisce  $(-1,-1)$

## E se esistono due elementi che sommano a $x$ ?

Siano  $i^*$  e  $j^*$  tale che  $A[i^*] + A[j^*] = x$



$A$  è ordinato, quindi  $A[i] + A[j] \geq x \Rightarrow$  algoritmo decrementa  $j$

Per come si muovono gli indici, ad un certo punto succede una di queste due cose:

1)  $i = i^*$  e  $j > j^*$

2)  $i < i^*$  e  $j = j^*$

## Osservazione:

Se non esistono due elementi di  $A$  che sommano a  $x$  l'algoritmo Lineare risponde sicuramente bene, ovvero restituisce  $(-1, -1)$

## E se esistono due elementi che sommano a $x$ ?

Siano  $i^*$  e  $j^*$  tale che  $A[i^*] + A[j^*] = x$



algoritmo ha trovato  $(i^*, j^*)!$

$A$  è ordinato, quindi  $A[i] + A[j] \geq x \Rightarrow$  algoritmo decrementa  $j$

Per come si muovono gli indici, ad un certo punto succede una di queste due cose:

1)  $i = i^*$  e  $j > j^*$

2)  $i < i^*$  e  $j = j^*$

## Osservazione:

Se non esistono due elementi di  $A$  che sommano a  $x$  l'algoritmo Lineare risponde sicuramente bene, ovvero restituisce  $(-1,-1)$

E se esistono due elementi che sommano a  $x$ ?

Siano  $i^*$  e  $j^*$  tale che  $A[i^*] + A[j^*] = x$



caso 2 analogo

Per come si muovono gli indici, ad un certo punto succede una di queste due cose:

1)  $i = i^*$  e  $j > j^*$

2)  $i < i^*$  e  $j = j^*$