



ITI Serale

La prima scuola online

# Tecniche di ordinamento di un array

A cura del docente Giuliano Pellegrini Parisi - © 2009



ITI Serale

La prima scuola online

Tecniche di ordinamento

Tecniche semplici

Insert Sort

Sequential Sort

Bubble Sort

Tecniche avanzate

Shell Sort

Quick Sort

Heap Sort



## Le differenze tra le tecniche semplici e quelle avanzate sono:

- le tecniche semplici usano algoritmi più leggibili e di più facile comprensione
- le tecniche semplici hanno tutte una complessità polinomiale  $P$  che nel caso peggiore è  $O(n^2)$
- Le tecniche avanzate hanno tutte una complessità polinomiale  $P$  inferiore a  $O(n^2)$  che va dalla complessità  $O(n^{1.2})$  del Heap Sort al  $O(n \cdot \log n)$  del Quick Sort nel caso peggiore
- Le tecniche avanzate utilizzano algoritmi più complessi da capire e da leggere e molte volte si appoggiano a procedure ricorsive.



ITI Serale

La prima scuola online

Quando si scrive un programma, o parte di esso, si dovrebbe cercare di fare in modo che i dati vengano elaborati nel minore tempo possibile, questo per salvaguardare le risorse del calcolatore.

Se l'utente deve elaborare tramite un algoritmo un insieme di dati  $n$ , la complessità dell'algoritmo stesso è l'indice di paragone che ci permette di capire il numero di operazioni che il personal computer deve fare sull'insieme di dati  $n$  per risolvere il problema voluto.

Si utilizza la funzione  $O$  per indicare questo indice di paragone chiamato complessità.



I casi di complessità su un insieme di dati  $n$  che potrete avere in generale sono:

- $O(\log n)$  = logaritmica
- $O(n)$  = lineare
- $O(n \log n)$  = subquadratica
- $O(n^2)$  = quadratica
- $O(n^3)$  = cubica
- $O(n^a)$  = polinomiale
- $O(a^n)$  = esponenziale
- $O(n!)$  = fattoriale



ITI Serale

La prima scuola online

Di solito quando si analizza la complessità di un algoritmo per l'elaborazione di un insieme di  $n$  dati, si dovrebbe distinguere l'analisi nei vari casi:

- Caso peggiore
- Caso medio
- Caso migliore

Col termine caso si intende in che modo i dati  $n$  sono disposti prima dell'elaborazione per la risoluzione del problema.



ITI Serale

La prima scuola online

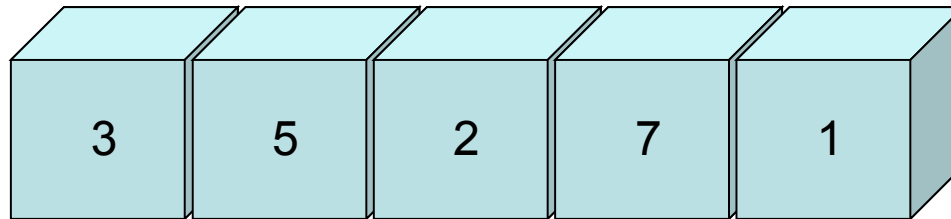
Le tecniche di ordinamento che andremo a studiare nel nostro corso saranno:

- Tecnica semplice di Sequential Sort
- Tecnica avanzata di Quick Sort

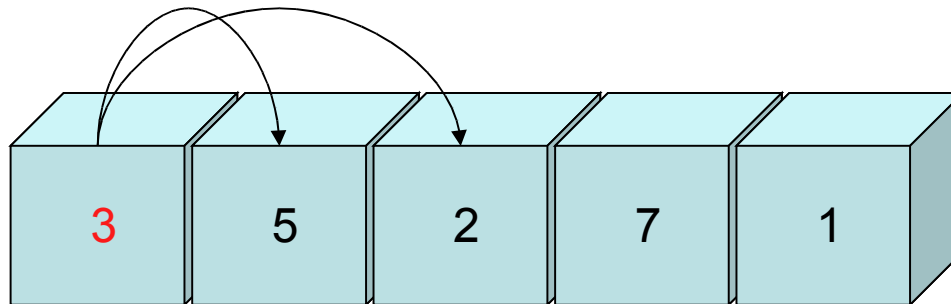


# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

Prendiamo un vettore con 5 elementi inseriti



Fase 1: Partiamo dal primo elemento del vettore e confrontiamolo con tutti gli altri.  
Se il primo elemento è più grande con quello confrontato, scambiamo i dati.

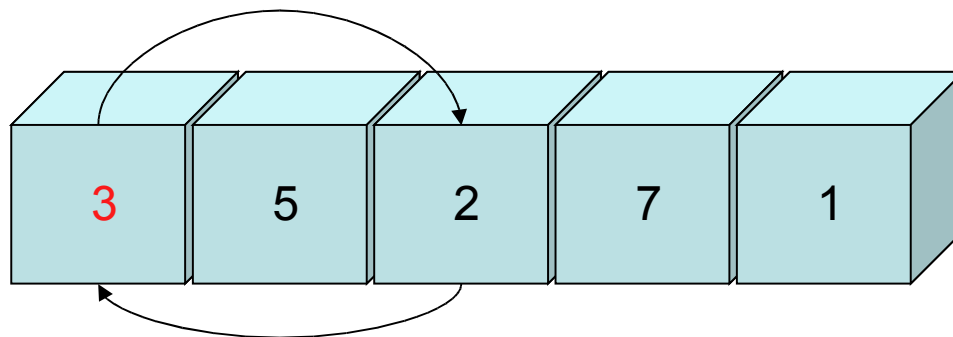




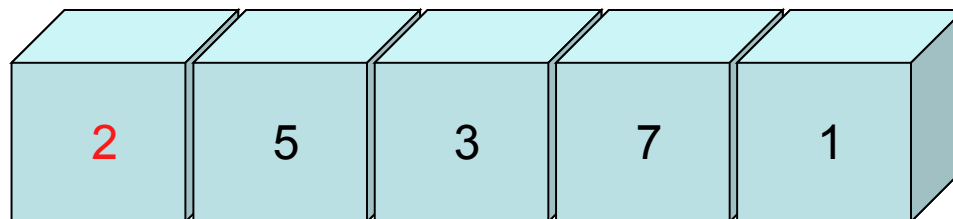


# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

ITI Serale  
La prima scuola online



Notate che il numero 3 è più grande del 2, quindi dovete procedere allo scambio dei dati.

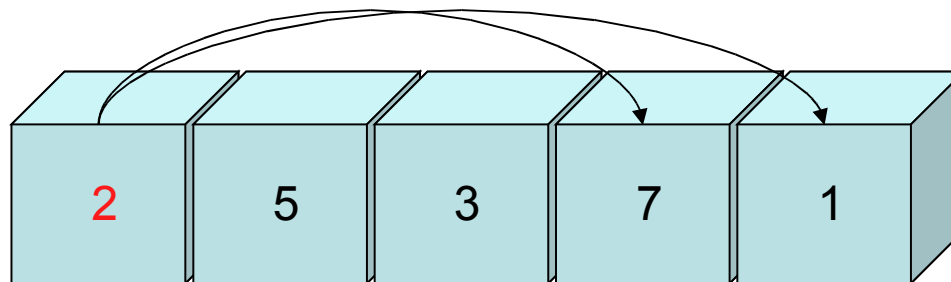


Ora il primo numero del vettore non è più il valore 3 ma il valore 2 che andrà confrontato con i restanti dati del vettore, ossia il numero 7 ed il numero 1.

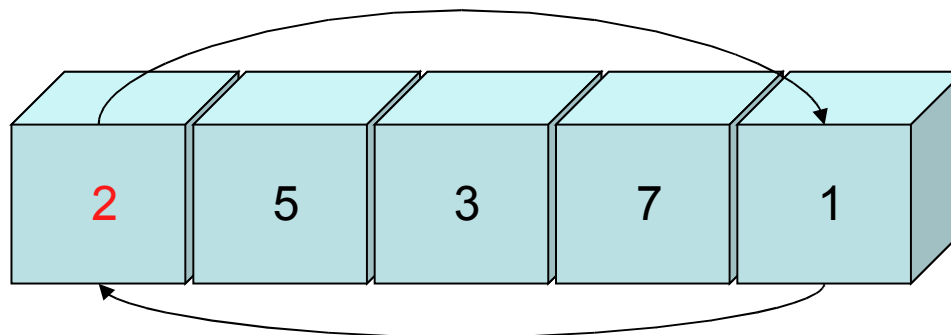


# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

ITI Serale  
La prima scuola online



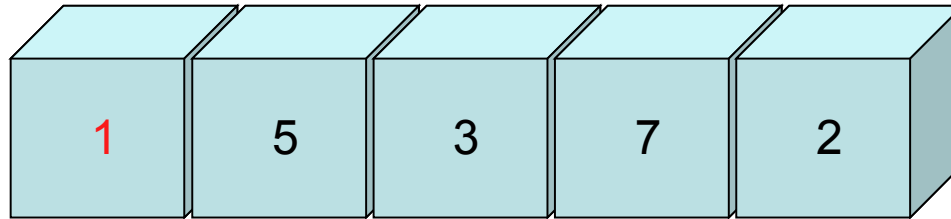
Il numero 2 è più grande di 1 quindi si procede allo scambio.





# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

ITI Serale  
La prima scuola online



Quanti confronti abbiamo fatto in questa prima fase?

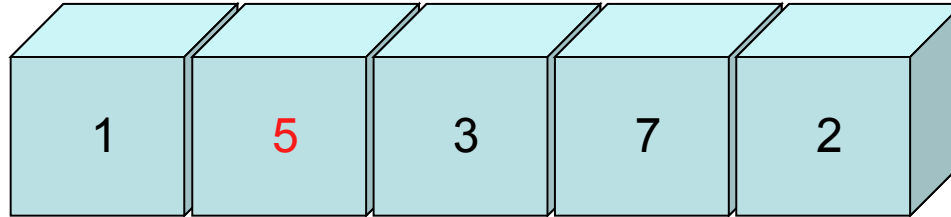
Elenco confronti:

- a. 3 con 5
- b. 3 con 2
- c. 2 con 7
- d. 2 con 1

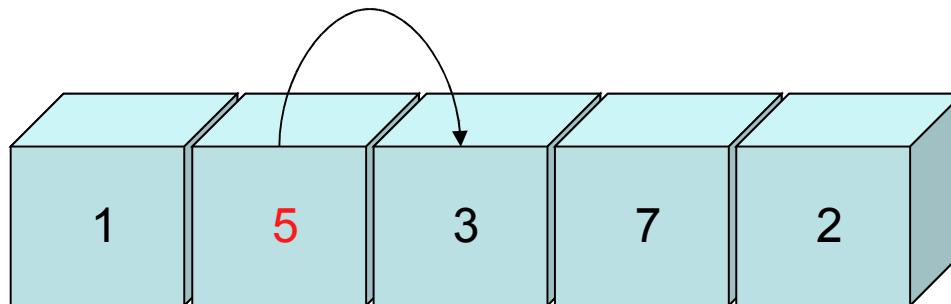
In totale 4 confronti, quindi essendo 5 gli elementi del vettore possiamo in generale dire che nella prima fase, se ho  $n$  elementi, i confronti sono  $n-1$ .



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort



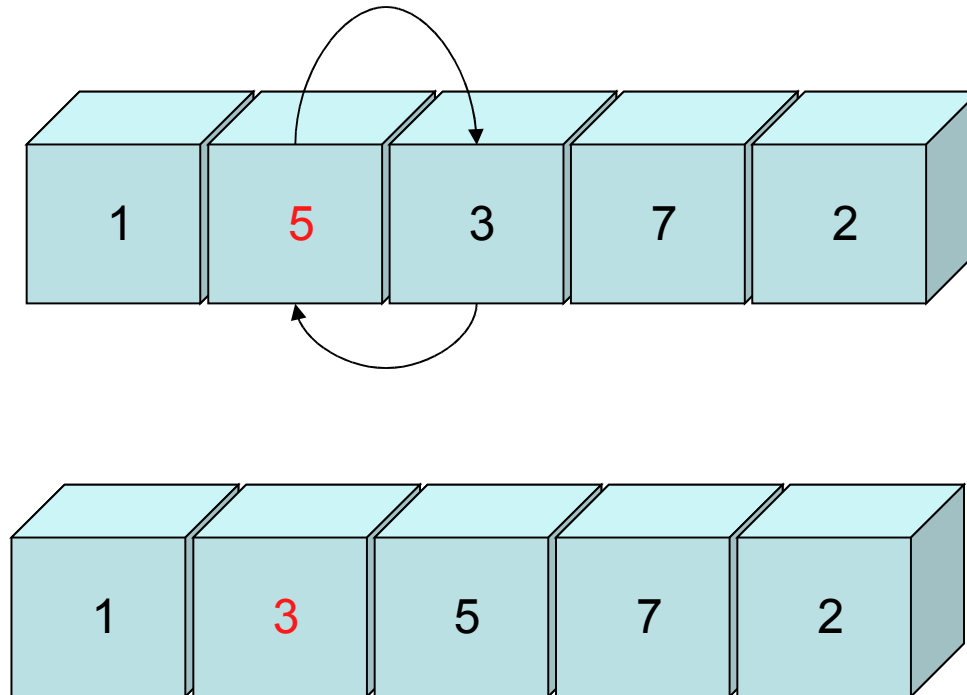
Fase 2: Ora il primo numero del vettore che verrà confrontato sarà proprio il secondo elemento.





# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

Procediamo con lo scambio tra il valore 5 ed il valore 3.



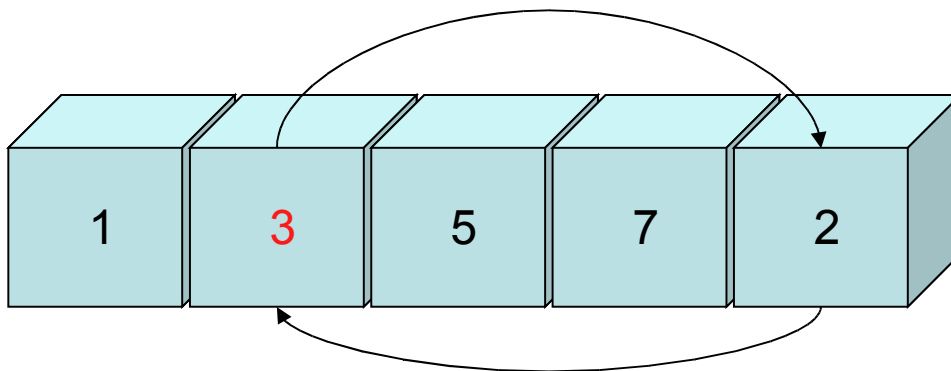
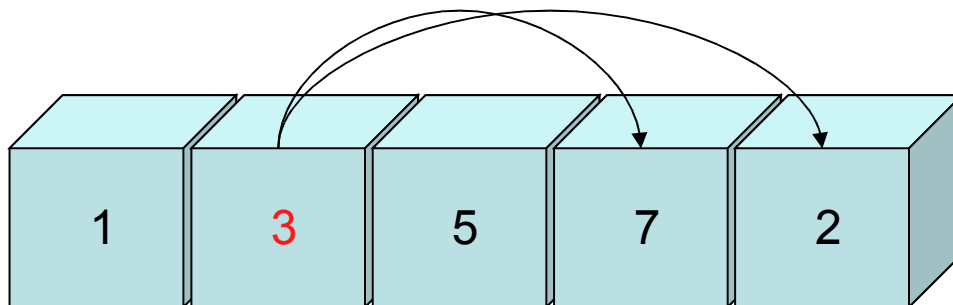
Il numero elemento da confrontare non è più il valore 5 ma il valore 3.



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

ITI Serale  
La prima scuola online

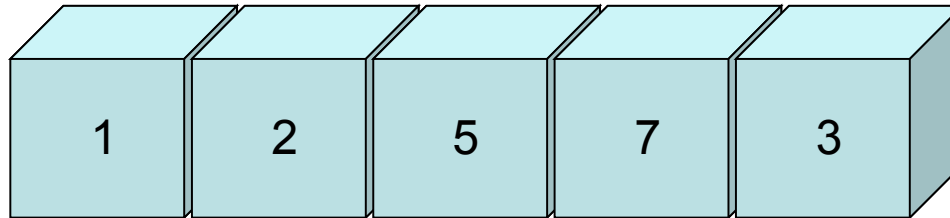
Continuiamo il confronto sui restanti valori ossia 7 e 2.



Effettuiamo lo scambio tra il valore 2 ed il valore 3.



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort



Quanti confronti abbiamo fatto in questa seconda fase?

Elenco confronti:

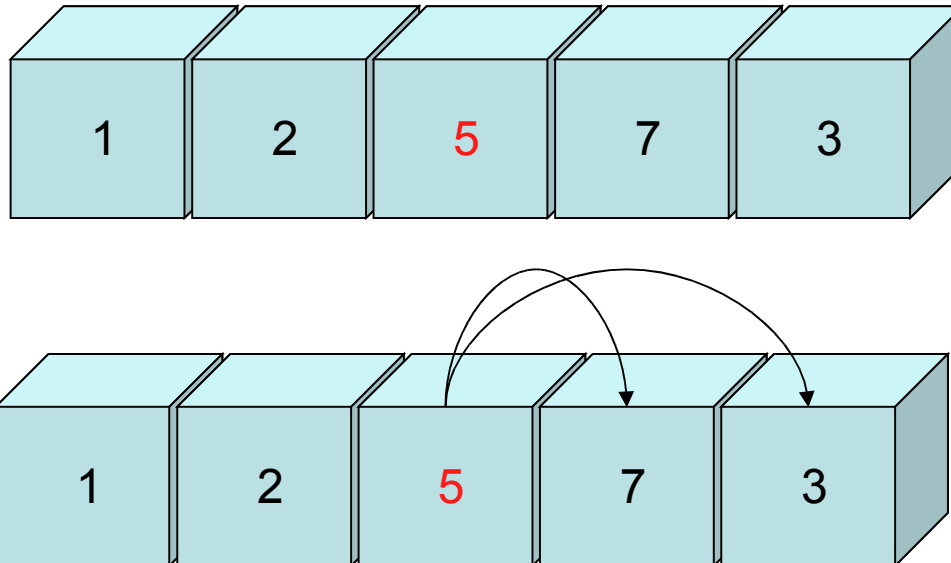
- a. 3 con 5
- b. 3 con 7
- c. 3 con 2

In totale 3 confronti, quindi essendo 5 gli elementi del vettore possiamo in generale dire che nella seconda fase, se ho  $n$  elementi, i confronti sono  $n-2$ .



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

Ora il primo elemento da confrontare è il terzo elemento del vettore ossia il dato 5.

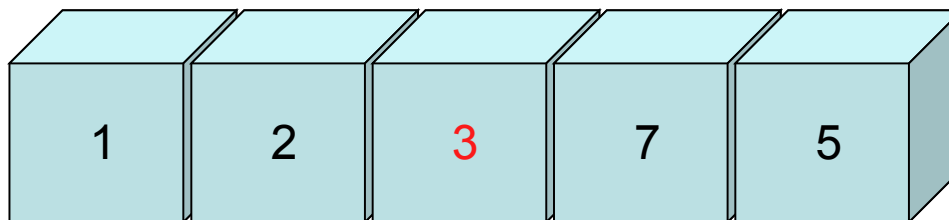
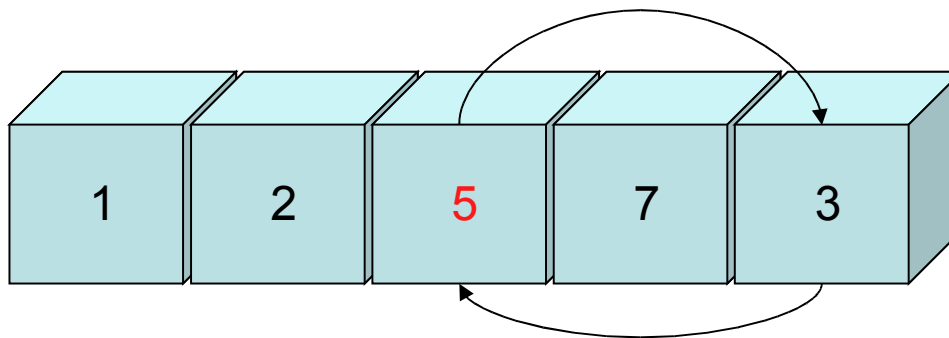


Il valore 5 è più grande del valore 3 quindi procediamo allo scambio.





## Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

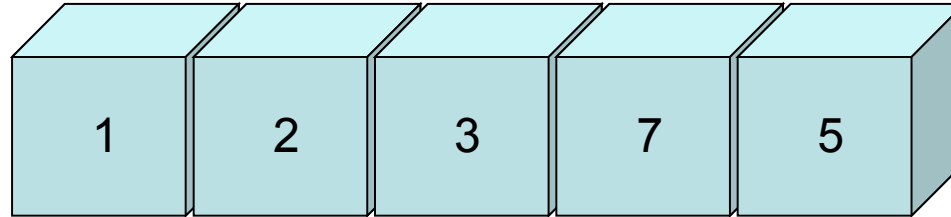


Ovviamente non ci sono più elementi da confrontare in questa fase.



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

ITI Serale  
La prima scuola online



Quanti confronti abbiamo fatto in questa terza fase?

Elenco confronti:

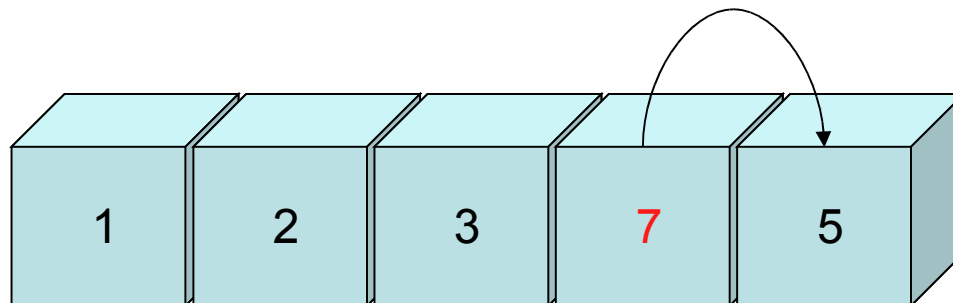
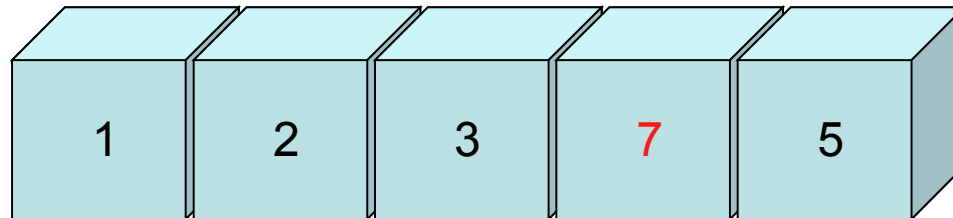
- a. 5 con 7
- b. 5 con 3

In totale 2 confronti, quindi essendo 5 gli elementi del vettore possiamo in generale dire che nella terza fase, se ho  $n$  elementi, i confronti sono  $n-3$ .



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort

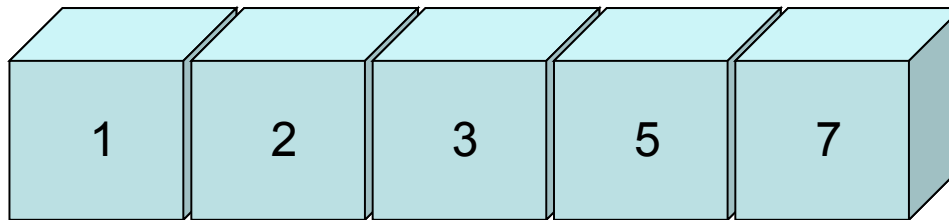
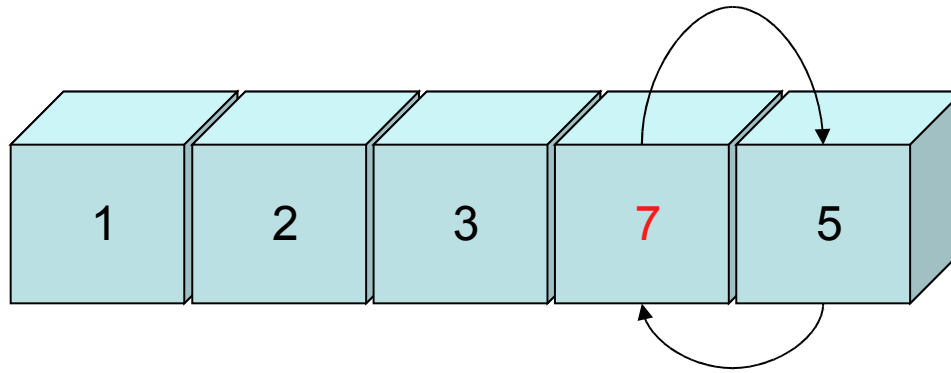
Il primo elemento da confrontare è il quarto elemento del vettore ossia il dato 7.



Il 7 è più grande del 5 quindi si deve procedere allo scambio.



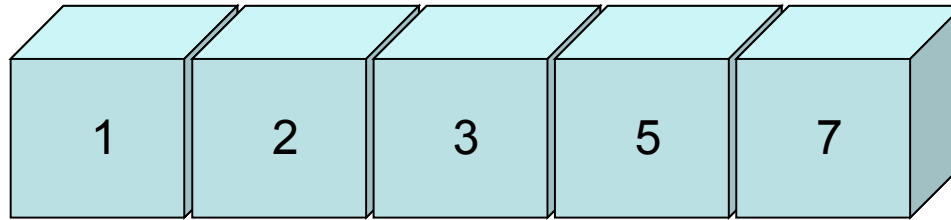
# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort



Il vettore risulta dopo l'ultimo confronto ordinato.



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort



Quanti confronti abbiamo fatto in questa quarta fase?

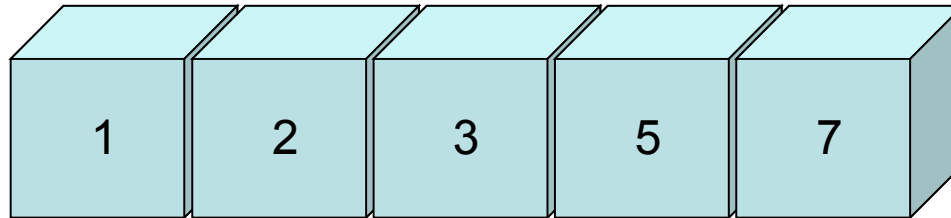
Elenco confronti:

a. 7 con 5

Un solo confronto, quindi essendo 5 gli elementi del vettore possiamo in generale dire che nella quarta fase, se ho  $n$  elementi, i confronti sono  $n-4$ .



# Ordinamento semplice (o ingenuo) Sequential Sort



La complessità finale  $O$  per ordinare un vettore di  $n$  elementi con l'algoritmo di Sequential Sort, sulla base dei confronti fatti, risulta quindi essere:

$$(n-1) + (n-2) + (n-3) + \dots + 2 + 1 = \frac{n(n-1)}{2} = \frac{n^2-n}{2}$$

Se notate il numeratore, la potenza dominante è  $n^2$ , quindi la complessità finale dell'algoritmo risulta essere:

$$O(n^2)$$