

Selection Sort

Wed, 16 Mar

L'algoritmo di **Selection Sort** è un algoritmo di **ordinamento**.

Istanza d'esempio

▼ *Selection Sort* applicato ad un *array* di esempio

- 72, 29, 27, 15, 78, 29
- 15, 29, 27, 72, 78, 29
- 15, 27, 29, 72, 78, 29
- 15, 27, 29, 72, 78, 29
- 15, 27, 29, 29, 78, 72
- 15, 27, 29, 29, 72, 78

Valutazione tempi di esecuzione

▼ **Pseudocodice** dell'algoritmo

```
void SelSort(V[])
begin
  for i = 1 to n-1
    begin
      posmin = i
      for j = i+1 to n
        begin
          if(v[j] < v[posmin])
            posmin = j
          end
        end
      buff = v[i]
      v[i] = v[posmin]
      v[posmin] = buff
    end
  end
end
```

$c1 \cdot (n-1)$
 $c2 \cdot (n-1)$
 $c3 \cdot (\sum_{i=0}^{n-1} (n-i))$
 $c4 \cdot (\sum_{i=0}^{n-1} (n-i))$
 $c5 \cdot (t_i)$
 $c6 \cdot (n-1)$
 $c7 \cdot (n-1)$
 $c8 \cdot (n-1)$

Formula per il calcolo delle **operazioni**

$$T_{sel}(n) = (n-1)(c1 + c2 + c6 + c7 + c8) + (\sum_{i=0}^{n-1} (n-i))(c3 + c4) + c5(t_i)$$

▼ $= (n-1)(c1 + c2 + c6 + c7 + c8) + [n(n-1)/2](c3 + c4) + c5(t_i)$

La sommatoria $\sum_{i=0}^{n-1} (n-i)$ si può scrivere come: $[ultimo_valore + (ultimo_valore + 1)] / 2$
 $= 5c(n-1) + 2c[n(n-1)/2] + c5(t_i)$

Caso migliore: $t_i = 0$ [Array già ordinato]

$$Tm(n) = 5c(n-1) + 2c(n^2/2) - 2c(n/2) + 0 \approx n^2$$

Caso peggiore: $t_i = \sum_{i=0}^{n-1} (n-1)i$ [Array ordinato al contrario]

