

Merge Sort

Figura 1

```

MERGE-SORT( $A, p, r$ )
1  if  $p < r$ 
2      then  $q \leftarrow \lfloor (p + r)/2 \rfloor$ 
3          MERGE-SORT( $A, p, q$ )
4          MERGE-SORT( $A, q + 1, r$ )
5          MERGE( $A, p, q, r$ )

```

Figura 2

```

MERGE( $A, p, q, r$ )
1   $n_1 \leftarrow q - p + 1$ 
2   $n_2 \leftarrow r - q$ 
3  crea gli array  $L[1 \dots n_1 + 1]$  e  $R[1 \dots n_2 + 1]$ 
4  for  $i \leftarrow 1$  to  $n_1$ 
5      do  $L[i] \leftarrow A[p + i - 1]$ 
6  for  $j \leftarrow 1$  to  $n_2$ 
7      do  $R[j] \leftarrow A[q + j]$ 
8   $L[n_1 + 1] \leftarrow \infty$ 
9   $R[n_2 + 1] \leftarrow \infty$ 
10  $i \leftarrow 1$ 
11  $j \leftarrow 1$ 
12 for  $k \leftarrow p$  to  $r$ 
13     do if  $L[i] \leq R[j]$ 
14         then  $A[k] \leftarrow L[i]$ 
15              $i \leftarrow i + 1$ 
16         else  $A[k] \leftarrow R[j]$ 
17              $j \leftarrow j + 1$ 

```

Merge Sort:

- Caso Peggior: $O(n \cdot \log(n))$

- Caso Medio: $O(n \cdot \log(n))$
- Caso Migliore: $O(n \cdot \log(n))$

Minimo e Massimo coincidono con la media, indipendentemente dai valori degli array i confronti che farò saranno sempre gli stessi.

Non solo è O grande, ma anche Ω ($n \cdot \log(n)$), questo algoritmo è schiacciato tra $n \log n$ nel caso migliore e peggiore.

il Merge è linearmente dipendente rispetto alla dimensione dell'insieme che bisogna ordinare

Nel Merge sort identifico 2 zone su cui lavorare e ricorsivamente verrà chiamato la funzione Merge_Sort su entrambe le zone, quando si arriva a una dimensione di 1, si fa una sola operazione di confronto e si ritorna alla funzione chiamante (in cui verrà effettuato il merge).

Concettualmente, l'algoritmo funziona nel seguente modo:

Se la sequenza da ordinare ha lunghezza 0 oppure 1, è già ordinata. Altrimenti:

- La sequenza viene divisa (divide) in due metà (se la sequenza contiene un numero dispari di elementi, viene divisa in due sottosequenze di cui la prima ha un elemento in più della seconda)
- Ognuna di queste sottosequenze viene ordinata, applicando ricorsivamente l'algoritmo (impera)
- Le due sottosequenze ordinate vengono fuse (combina). Per fare questo, si estrae ripetutamente il minimo delle due sottosequenze e lo si pone nella sequenza in uscita, che risulterà ordinata.

Funzione Merge_Sort

```
void merge_sort(int* A, int p, int r, int* L, int* R) {
    /// gli array L e R sono utilizzati come appoggio per copiare i valori:
    /// evita le allocazioni nella fase di merge
    if (p < r) {
        int q = (p + r) / 2;
        merge_sort(A, p, q, L, R);
        merge_sort(A, q + 1, r, L, R);
        merge(A, p, q, r, L, R);
        if (details)
            print_array(A, n);
    }
}
```

Funzione Merge

```
void merge(int* A, int p, int q, int r, int* L, int* R) {
    /// copia valori delle due metà p..q e q+1..r
    int i = 0;
    int j = 0;
    int k = 0;
```

```

for (i=0;i<q-p+1;i++)
    L[i]=A[p + i];
L[i]=1000000; /// un numero grande

for (i=0;i<r-q;i++)
    R[i]=A[q+1 + i];
R[i]=1000000; /// un numero grande

////// dettagli
if (details){
    printf("Array L (%d .. %d): ",p,q);
    print_array(L,q-p+1);
    printf("Array R (%d .. %d): ",q+1,r);
    print_array(R,r-q);
}

i=0; /// usato per gestire array L
j=0; /// usato per gestire array R

for (k=p;k<=r;k++){
    ct_cmp++;
    if (L[i]<=R[j]){
        A[k]=L[i];
        i++;
    }
    else{
        A[k]=R[j];
        j++;
    }
}

}

```

