```
Merge (A, p, q, r)
n1 = q - p + 1
N2 = r - q
Sejam L[1... n1 + 1] e R [1... N2 + 1] novos arranjos
FOR i = 1 to n1
   L[i] = A[p + i - 1]
   FOR j = 1 to N2
        R[i] = A[q + i]
       L[n1 + 1] = infinito
       R[n2 + 1] = infinito
  i = j
  i = 1
 For k = p t \hat{o} r
     If L [i] < R [j]
     Then A[k] = L[i]
        i = i + 1
     Else A [k] = R [j]
         j=j + 1
```

Inicialização: Antes da primeira interação com o laço i, j e k recebem índice 1 (primeiro elemento) , significa que , A [1... K- 1] estão ordenados.

Manutenção: Em um iteração qualquer comparamos A [i] < A [j] e , o menor deles é copiado para A[k] garantindo que A [1... k - 1] esta ordenado.

Termino : Na iteração o valor de K = r + 1, isso faz o laço parar garantindo a invariante A [1... k-1] em ordem

Passos da DIVISÃO E CONQUISTA

São sempre recurssivo. A recursividade só é possível com sub problema de mesma natureza.

DIVISÃO: Dividir um sub problema que admitam a mesma solução do problema original.

Conquista: resolver os sub problemas de recursivamente.

Combinação: juntar os sub problemas como a solução final do problema original