

題目說明

▶分析合併排序演算法(Merge Sort)中將兩個元素依序由小而大排列的子陣列L與R合併為元素依序由小而大排列的陣列A(Merge)的時間複雜/度為O(n),其中|L|=|R|=n/2,|A|=n

Merge

Algorithm Merge(A, p, q, r)

Input: 數值陣列 A,其中索引 p 至索引 q 之元素已依由小而大順序排列,而且索引 q+1 至索引 r 之元素已依由小而大順序排列

Output: 陣列 A, 其中索引 p 至索引 r 之元素已依由小而大順序排好

```
1: n_1 \leftarrow q - p + 1
 2: n_2 \leftarrow r - q
 3: for i \leftarrow 1 to n_1 do
         L[i] \leftarrow A[p+i-1]
 5: for j \leftarrow 1 to n_2 do
        R[j] \leftarrow A[q+j]
 7: L[n_1+1] \leftarrow \infty
 8: R[n_2+1] \leftarrow \infty
 9: i \leftarrow 1
10: i \leftarrow 1
11: for k \leftarrow p to r do
         if L[i] \leq R[j] then
12:
           A[k] \leftarrow L[i]
13:
           i \leftarrow i + 1
14:
         else
15:
               A[k] \leftarrow R[j]
16:
               j \leftarrow j + 1
```

18: **return** A

▷ 複製 *A*[*p*..*q*] 到暫存陣列 *L*[1..*n*₁]

 \triangleright 複製 A[q+1..r] 到暫存陣列 $R[1..n_2]$

▷ 以人為方式創造兩個終點標記使其不會被複製到 A

 \triangleright 重複地從 L 與 R 中複製較小的元素到 A

要分析部分

最花時間的 部分

- 9: $i \leftarrow 1$
- 10: $j \leftarrow 1$
- 11: **for** $k \leftarrow p$ to r **do**
- 12: if $L[i] \leq R[j]$ then
- 13: $A[k] \leftarrow L[i]$
- $i \leftarrow i + 1$
- 15: else
- 16: $A[k] \leftarrow R[j]$
- $j \leftarrow j + 1$
- 18: $\mathbf{return} A$

- 合併長度為 $\frac{n}{2}$ 子陣列L 、 R 為長度為n的陣列A
- ►需要n次的比較操作,每次比較 L [i]與R[J]後將較小者存入A[k]
- ▶時間複雜度: 2n = O(n)

