

SORT (2)

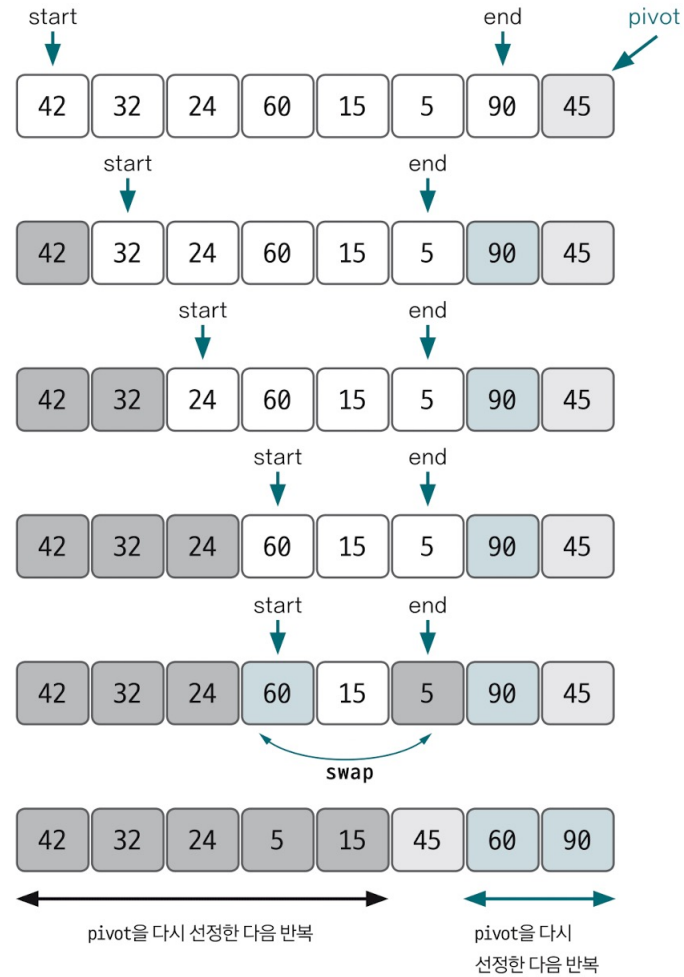
Algorithm

01

Quick Sort

01. CONTENTS

퀵정렬



퀵 정렬 수행 방식

시간복잡도 : $O(n^2)$

01. CONTENTS

퀵정렬

```
def quickSort(arr):  
    if len(arr) <= 1:  
        #정렬할 원소가 없는 경우 그대로 리턴  
        return arr  
    pivot = arr[len(arr)//2]  
    #pivot을 중앙값으로 선정함  
    lesser, equal, greater = [], [], []  
  
    for num in arr:  
        if num < pivot :  
            lesser.append(num)  
        elif num > pivot:  
            greater.append(num)  
        else :  
            equal.append(num)  
    return quickSort(lesser) + equal + quickSort(greater)
```

01. CONTENTS

퀵정렬

Pivot = 24

43 , 32 , 24 , 60 , 15

15

24

43,32,60

15 , 24

Quick Sort ()

01. CONTENTS

쿼정렬





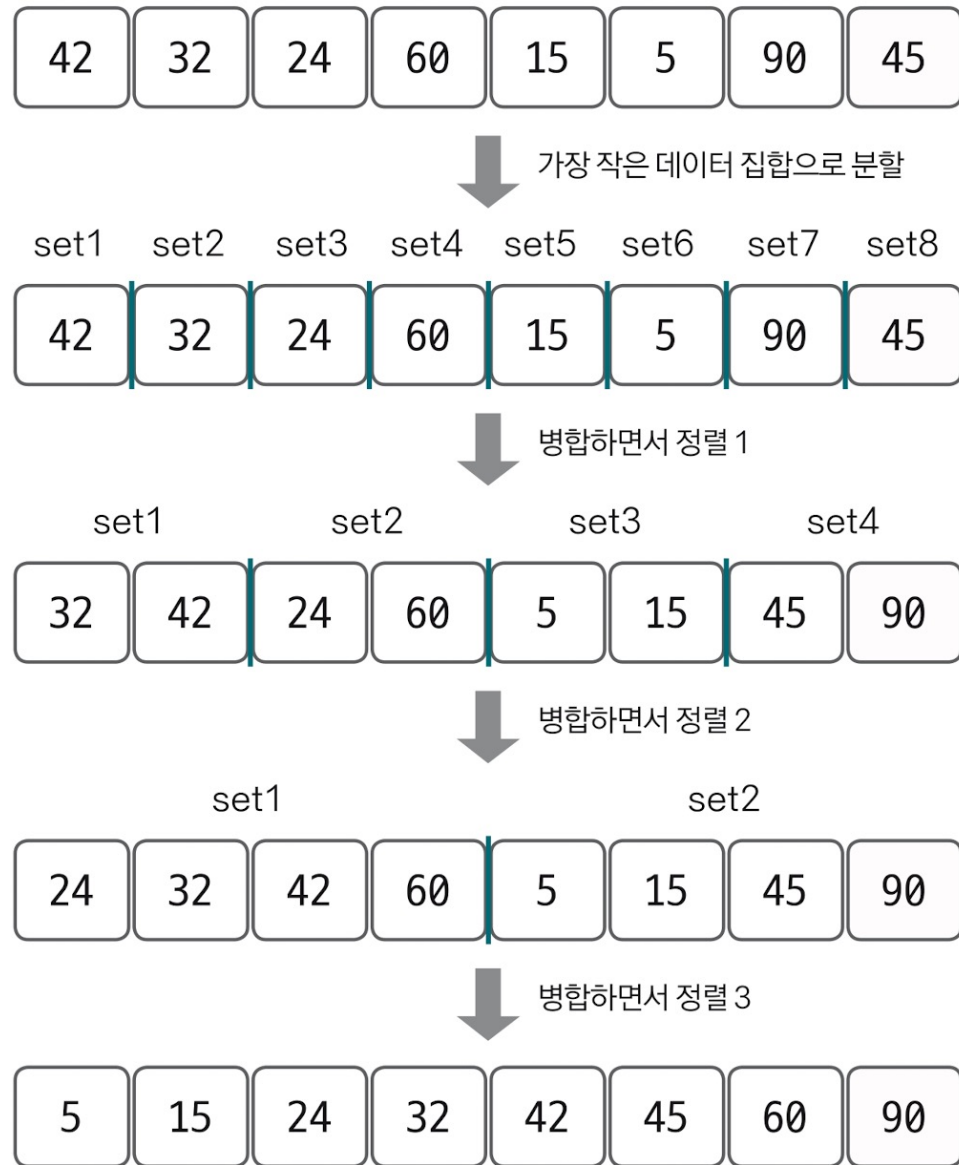
02

Merge Sort



02. CONTENTS

병합정렬



시간복잡도 : $O(n \log n)$

02. CONTENTS

병합정렬

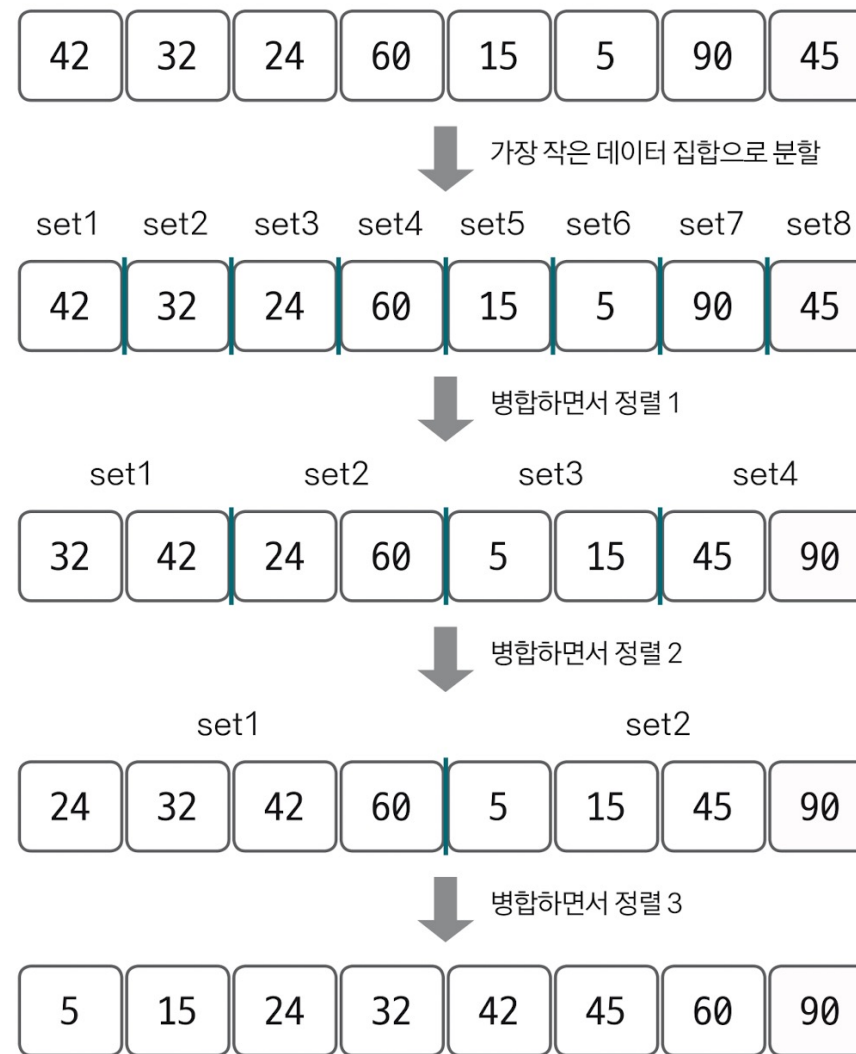
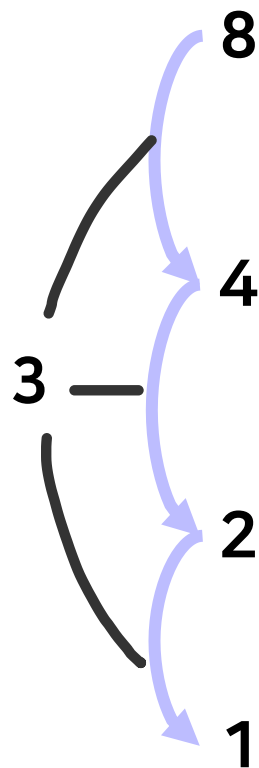
시간복잡도가 $O(n \log n)$ 인 이유 ?

$$\log 8 = 3$$

현재 접근할 수 있는 원소의 개수 = 8개

8개의 원소에 $\log 8$ 만큼의 연산을 한다

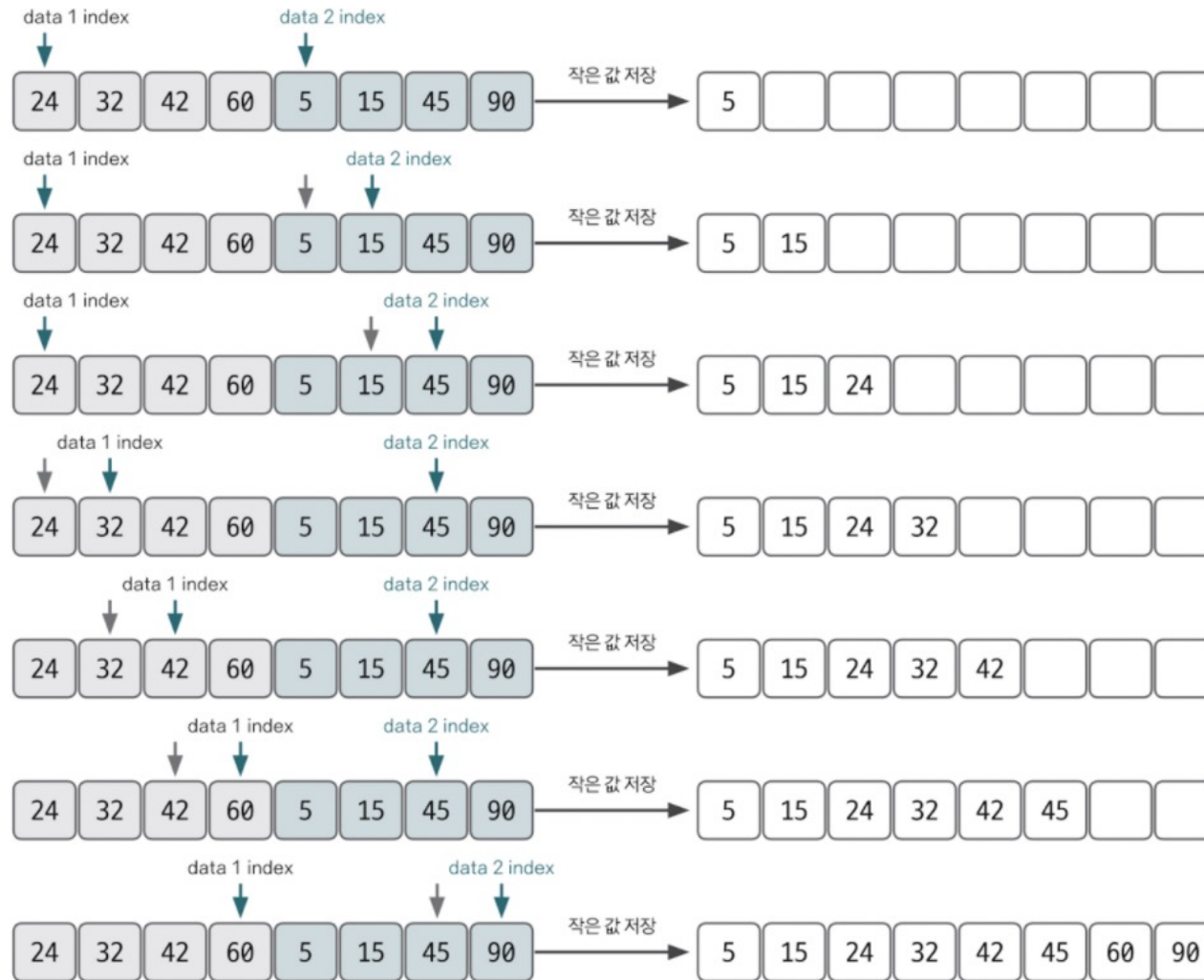
$$8 \log 8 \Rightarrow n \log n$$



02. CONTENTS

병합정렬

투포인터 방식



02. CONTENTS

병합정렬

```
def mergeSort(arr):
    if len(arr) < 2:
        return arr
    #길이가 1이 될때까지 쪼개기 위함
    mid = len(arr)//2
    #배열을 반으로 쪼갬
    low_arr = mergeSort(arr[:mid])
    high_arr = mergeSort(arr[mid:])

    merged_arr = []
    l = h = 0
    # l , low_arr 시작점
    # h , high_arr 시작점
    while l < len(low_arr) and h < len(high_arr):
        if low_arr[l] < high_arr[h]:
            merged_arr.append(low_arr[l])
            l += 1
        else:
            merged_arr.append(high_arr[h])
            h += 1
    merged_arr += low_arr[l:]
    merged_arr += high_arr[h:]

    return merged_arr
```

02. CONTENTS

병합정렬



03

관련해서 풀어보면 좋은 문제

03. CONTENTS

참조

버블 소트



5 플래티넘 V

| 시간 제한 | 메모리 제한 | 제출 | 정답 | 맞힌 사람 | 정답 비율 |
|-------|--------|-------|------|-------|---------|
| 1 초 | 512 MB | 21767 | 5926 | 3914 | 29.587% |

문제

N개의 수로 이루어진 수열 $A[1], A[2], \dots, A[N]$ 이 있다. 이 수열에 대해서 버블 소트를 수행할 때, Swap이 총 몇 번 발생하는지 알아내는 프로그램을 작성하시오.

버블 소트는 서로 인접해 있는 두 수를 바꿔가며 정렬하는 방법이다. 예를 들어 수열이 3 2 1 이었다고 하자. 이 경우에는 인접해 있는 3, 2가 바뀌어야 하므로 2 3 1 이 된다. 다음으로는 3, 1이 바뀌어야 하므로 2 1 3 이 된다. 다음에는 2, 1이 바뀌어야 하므로 1 2 3 이 된다. 그러면 더 이상 바뀌야 할 경우가 없으므로 정렬이 완료된다.

입력

첫째 줄에 $N(1 \leq N \leq 500,000)$ 이 주어진다. 다음 줄에는 N개의 정수로 $A[1], A[2], \dots, A[N]$ 이 주어진다. 각각의 $A[i]$ 는 $0 \leq |A[i]| \leq 1,000,000,000$ 의 범위에 들어있다.

출력

첫째 줄에 Swap 횟수를 출력한다

링크



Thank you

Algorithm

