ILE3-018 정렬

임의의 순서로 배치된 데이터를 순서대로 만드는 작업

버블 정렬 ∂

서로 인접한 두개의 항목의 비교를 수행하는 정렬

Phase #1	Phase #2	Phase #3	Phase #4
여기서부터 시작 5 3 8 1 1 1 1 2 교환 3 5 8 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	여기서부터 시작 3 5 1 8 1 1 8 1 1 8 1 2 교환	여기서부터 시작 ↓ 3 1 5 8	여기서부터 시작 ↓ 1 3 5 8 † 1 1 3 5 8
# 비교및교환 3 5 1 8			속도 ☑ 최약: n * (n - 1) / 2 ☑ 최선: (n - 1) ☑ 평균: O(n')

선택 정렬 ♂

데이터 중 가장 작은 항목을 찾아서 현재 위치와 교환하는 정렬



최악 시간복잡도 $O(n^2)$ 비교, O(n) 교환 최선 시간복잡도 $O(n^2)$ 비교, O(n) 교환 평균 시간복잡도 $O(n^2)$ 비교, O(n) 교환

삽입 정렬 ♂

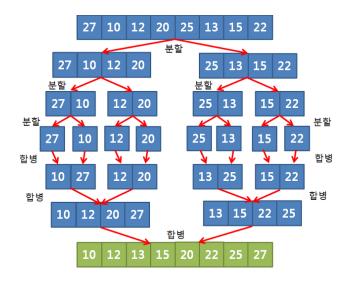
앞에서부터 차례대로 이미 비교를 진행하면서 자신의 위치를 찾아 삽입함으로써 정렬 정렬이 많이 되어 있을 수록 성능이 좋음 삽입이 자주 발생하므로 배열에서는 성능이 낮음



최악 시간복잡도 $O(n^2)$ 비교 및 교환 최선 시간복잡도 O(n) 비교, O(1) 교환 평균 시간복잡도 $O(n^2)$ 비교 및 교환

합병 정렬 ∂

데이터를 나누어 정렬한 이 후 병합을 수행하며 정렬 분할-정복 알고리즘(Divide and conquer algorithm)을 사용



 최악 시간복잡도
 O(n log n)

 최선 시간복잡도
 O(n log n)

 평균 시간복잡도
 일반적으로, O(n log n)

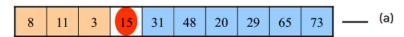
퀵 정렬 ∂

선택한 값을 기준으로 좌측으로는 선택 값보다 작은 값만, 우측으로는 선택 값보다 큰 값을 배치를 수행하는 정렬이미 정렬이 되어 있는데이터의 경우 성능이 나쁨 분할-정복 알고리즘(Divide and conquer algorithm)을 사용 정렬할 배열이 주어짐. 마지막 수를 기준으로 삼는다.

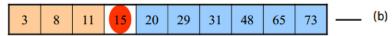


최악 시간복잡도 $O(n^2)$ 최선 시간복잡도 $O(n\log n)$ 평균 시간복잡도 $O(n\log n)$

기준보다 작은 수는 기준의 왼쪽에 나머지는 기준의 오른쪽에 오도록 재배치한다



기준(31) 왼쪽과 오른쪽을 각각 독립적으로 정렬한다 (정렬완료)



정렬의 안정성 ⊘

비교 값이 같은 값을 지니고 있을 때, 해당 값이 순서가 유지 여부

정렬 전 데이터 ⊘

1 (20, '아자차카')
2 (14, '가나다라')
3 (5, '바사아자')
4 (14, '나다라마')
5 (15, '다라마바')

안정한 정렬 ∂

1 (5, '바사아자')
2 (14, '가나다라')
3 (14, '나다라마')
4 (15, '다라마바')
5 (20, '아자차카')

불안정한 정렬 🔗

1 (5, '바사아자')
2 (14, '나다라마')
3 (14, '가나다라')
4 (15, '다라마바')
5 (20, '아자차카')

과제 🔗

삽입 정렬 알고리즘을 구현해 보자

구현 방법 ♂

- 1. 정렬이 완료 된 Index를 지정, 처음은 0
- 2. 정렬을 수행 할 Index를 지정, 처음은 1
- 3. 정렬을 수행 할 Index가 배열의 길이가 될 때 까지 아래 작업을 반복
 - a. 정렬이 완료 된 Index와 값을 비교한다
 - i. 정렬을 수행 할 Index가 더 큰 값인 경우, 정렬을 수행 할 Index를 1 증가
 - ii. 정렬을 수행 할 Index가 더 작은 경우 앞으로 탐색하면서 작거나 같은 값을 찾고, 해당 다음 Index에 비교 값을 삽입한다 그리고 정렬이 완료된 Index, 정렬을 수행 할 Index를 각각 1씩 증가한다

테스트 방법 🔗

- 1. 임의의 100,000개의 값을 지니는 List or 연결리스트를 만들고 해당 값의 정렬 시간 측정
- $2.1 \sim 100,000$ 까지 값을 지니는 List or 연결리스트를 만들고 해당 값의 정렬 시간 측정