O(n log n), 기타 정렬 & 안정/불안 정 정렬

O(n log n)의 시간 복잡도를 가지는 정렬

퀵 정렬

- 분할정복 (한 개의 큰 문제를 두 개의 작은 문제로 분할하는 식으로 접근)
 - 특정한 값(피벗)을 기준으로 큰 숫자와 작은 숫자를 서로 교환한 뒤에 배열을 반으로 나눈다!
- <mark>피벗(Pivot)</mark>
 - 。 정렬 시 사용하는 **기준 값** (보통 처음이나 끝 값, 중위값을 사용)
- 평균적으로 O(nlogn), 최악의 경우에는 O(n^2)의 시간 복잡도
 - 。 영역을 분할해 정렬을 하기 때문에 더욱 빠르다!
- 불안정(unstable) 정렬
 - 。 중복 데이터가 입력 순서와 동일하게 유지되지 않음!

[3, 7, 8, 1, 5, 9, 6, 10, 2, 4] 퀵 정렬로 정렬하기

- 1. [3, 7, 8, 1, 5, 9, 6, 10, 2, 4] → 3이 기준점
- 2. [3, 2, 8, 1, 5, 9, 6, 10, 7, 4] → 왼쪽으로부터 큰 값과 오른쪽으로부터 작은 값을 찾아 서로 바꿔준다. (2 ↔ 7)
- 3. [3, 2, **1**, **8**, 5, 9, 6, 10, 7, 4] → 다시 왼쪽으로부터 큰 값과 오른쪽으로부터 작은 값을 찾아 서로 바꿔준다. (1 ↔ 8)
- 4. [1, 2, 3, 8, 5, 9, 6, 10, 7, 4] → 오른쪽에서 3보다 작은 값이 없으므로 3과 1의 위치를 서로 바꿔준다.(엇갈림)
 - a. 3의 위치가 정렬되고 ,3을 기준으로 왼쪽에 있는 값은 3보다 작고 오른쪽에 있는 값은 3보다 커진다 → 분할
 - b. 3의 위치가 정렬됐으므로 다시 분할된 영역에서 각각 피벗값을 정해주고 정렬을 진행한다. → [1, 2, 3, 8, 5, 9, 6, 10, 7, 4]
- 5. **[1**, 2, **3**, 8, 5, **4**, 6, 10, 7, **9**]

- a. 1보다 작은 값이 없으므로 1의 위치 확정
- b. 피벗(8)을 기준으로 큰 값과 작은 값인 4와 9의 위치를 바꿔준다. 9 ↔ 4
- 6. **[1, 2, 3**, 8, 5, 4, 6, **7**, **10**, 9]
 - a. 2는 영역에 자기밖에 없으므로 2의 위치 고정
 - b. 피벗(8)을 기준으로 큰 값과 작은 값인 7과 10의 위치를 바꿔준다. 10 ↔ 7

• • • • •

7. [1, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 9, 10] → 정렬 완료

O(n^2)인 퀵정렬(최악의 케이스)

- 이미 정렬되어있는 배열, 피벗이 최댓값이나 최솟값일 때
 - [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10]
 - ightarrow 1을 피벗으로 잡고 진행하면 모든 수마다 피벗을 잡고 탐색을 하게 되기 때문에 시간 복잡도가 $O(n^2)$ 가 된다!

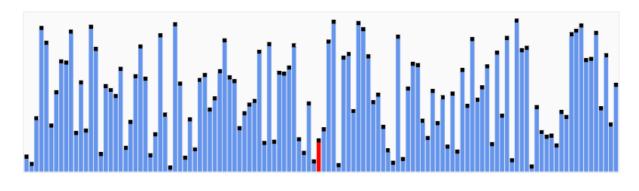
퀵 정렬 구현하기

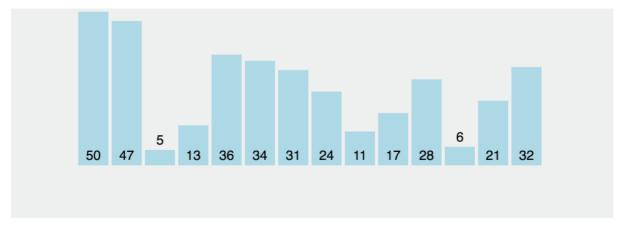
```
def quick_sort (arr, start, end):
   # 원소가 1개인 경우 함수 종료
   if start >= end:
       return
   # 첫 번째 원소를 피벗으로 설정
   pv = start
   # 좌측 리스트 시작점
   left = start + 1
   # 우측 리스트 시작점
   right = end
   while left <= right:
     # 피벗보다 큰 값을 찾을 때까지 무한 반복문
       while left <= end and arr[left] <= arr[pv]:</pre>
           left += 1
     # 피벗보다 작은 값을 찾을 때까지 문한 반복문
       while right > start and arr[right] >= arr[pv]:
           right -= 1
     # 탐색하는 데이터 위치가 다른 경우(엇갈린 경우)
       if left > right:
           arr[right], arr[pv] = arr[pv], arr[right]
       else:
           arr[left], arr[right] = arr[right], arr[left]
   # 분할 이후 좌측 및 우측 리스트 각각에에 대해 퀵 정렬 수행
   quick_sort(arr, 0, right -1)
```

```
quick_sort(arr, right + 1, end)
quick_sort(arr, 0, len(arr)-1)
print(arr)
```

```
# Pythonic!
def quick_sort (arr):
   # 리스트 내 원소가 1개인 경우 함수 종료
   if len(arr) <= 1:</pre>
       return arr
   # 첫 번째 원소를 피벗으로 설정
   pv = arr[0]
   # 피벗을 제외한 리스트
   tail = arr[1:]
   # 분할된 좌측 리스트
   left_list = [x for x in tail if x <= pv]</pre>
   # 분할된 우측 리스트
   right_list = [x for x in tail if x > pv]
   # 분할 이후 좌측 및 우측 리스트 각각에에 대해 퀵 정렬 수행
   return quick_sort(left_list) + [pv] + quick_sort(right_list)
print(quick_sort(arr))
```

그림으로 보는 퀵 정렬



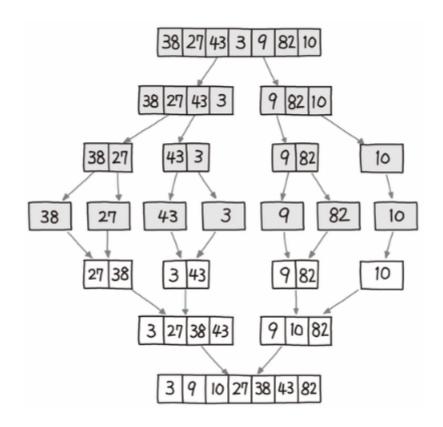


노란색 - pivot, 초록색 - pivot보다 작은 값, 보라색, pivot보다 큰 값, 주황색 - 정렬완료 된 값

병합정렬(merge sort)

- 분할 정복
 - 원소 개수가 0이나 1이 될 때까지 값을 쪼갠 뒤 병합하면서 정렬하는 방법
- **안정(stable)** 정렬
 - 。 중복 데이터가 입력 순서와 동일하게 유지!
- 평균적인 성능은 퀵정렬에 비해 조금 밀림, 병합된 정렬을 저장하기 위한 임시 배열 필요 ⇒ 공간복잡도 증가!

그림으로 보는 병합 정렬



병합정렬 구현하기

```
def merge_sort(arr):
# 분할된 배열의 길이가 2보다 작아질 때까지
if len(arr) < 2:
```

```
return arr
# 배열을 분할한다.
mid = len(arr) // 2
low_arr = merge_sort(arr[:mid])
high_arr = merge_sort(arr[mid:])
# 정렬한(병합한) 배열들을 담을 임시 배열
merged_arr = []
# 분할된 배열들을 정렬하기 위한 인덱스
l = h = 0
while l < len(low_arr) and h < len(high_arr):</pre>
   #작은 값을 배열에 먼저 넣어준다.
   if low_arr[l] < high_arr[h]:</pre>
       merged_arr.append(low_arr[l])
   else:
       merged_arr.append(high_arr[h])
       h += 1
merged_arr += low_arr[l:]
merged_arr += high_arr[h:]
return merged_arr
```

그 외 정렬 방법

팀 정렬(Tim sort)

- 선택 정렬 + 병합 정렬
- **Python에서 활용**하는 정렬 방식!
- 일반적으로 O(n log n)의 시간복잡도를 가진다

팀 정렬의 접근 방식

- 1. 현실세계의 데이터들은 완전 무작위로 배열돼 있기 보단 어느 정도 정렬된 상태로 배열돼 있는 경우가 많지 않을까?
- 2. 그렇다면 정렬을 해야하는 전체 배열을 작은 덩어리들로 잘라 각각의 덩어리를 Insertion sort로 정렬한 뒤 merge sort로 병합하면 좀 더 빠르지 않을까?

안정 정렬과 불안정 정렬

• 중복된 값이 **입력된 순서와 동일하게 유지**되는가?!

시간	순 정렬	지 <u>야</u> (불	(별 정렬 안정정렬)	200	별 정렬 반정 정렬)	
서울	09:00:00	서울	09:25:52	서울	09:00:00 7	
대전	09:00:03	서울	09:03:13	서울	09:00:59	
대구	09:00:13	서울	09:21:05	서울	09:03:13	
서울	09:00:59	서울	09:19:46	서울	09:19:32	
대구	09:01:10	서울	09:19:32	서울	09:19:46	
서울	09:03:13	서울	09:00:00 \	서울	09:21:05	
부산	09:10:11	서울	09:35:21 \	서울	09:25:52	\
부산	09:10:25	서울	09:00:59 \	서울	09:35:21	\ .
대전	09:14:25	대구		간 대구	09:00:13 7_	\ 시간
서울	09:19:32	대구	09:00:13 🗸 // 🛵	임대구	09:01:10	// 유지
서울	09:19:46	대전	09:37:44 7//	대선	09:00:03 7	// " '
서울	09:21:05	대전	09:00:03 [/	대전	09:14:25	/
부산	09:22:43	대전	09:14:25 -	대전	09:37:44	/
부산	09:22:54	부산	رر 09:10:25	부산	09:10:11 7 /	
서울	09:25:52	부산	09:36:14	부산	09:10:25 //	
서울	09:35:21	부산	09:22:43	부산	09:22:43	
부산	09:36:14	부산	09:10:11	부산	09:22:54	
대전	09:37:44	부산	09:22:54	부산	09:36:14	

정렬 문제 모음!!

실제 코테에서는 정렬 알고리즘을 직접 구현할 일이 적음!!(싸피는....ㅠㅠ)

직접 정렬 알고리즘을 구현하기보다는 배운 개념들을 어떻게 문제에 활용해서 시간 복잡도를 줄일 수 있을 지 고민하면서 풀어보자!!

https://www.acmicpc.net/problem/3151 합이 0 (골5)

https://www.acmicpc.net/problem/18114 블랙프라이데이 (골5)

https://www.acmicpc.net/problem/1755 숫자 놀이 (실4)

https://www.acmicpc.net/problem/1431 시리얼 번호 (실3)

https://www.acmicpc.net/problem/2012 등수 매기기 (실3)

https://www.acmicpc.net/problem/18870 좌표압축(실2)

https://www.acmicpc.net/problem/2108 통계학(실3)

https://www.acmicpc.net/problem/11497 통나무 건너뛰기(실1)

https://www.acmicpc.net/problem/14729 칠무해 (실5)