알고리즘 멘토링

-주민찬-

Orientation

멘토:주민찬

진행방식 수업 30분, 실습 1시간

실습은 백준 (온라인 문제 풀이 사이트) 에서 3문제 정도 푸는 것으로 하고 실습 시간에 질의응답 같이 진행

멘토링 시간 이후 질문이 있을 시 카톡으로 질문해도 자세히 알려드리겠습니다. 꼭 멘토링 관련이 아니어도 질문하셔도 돼요~

강의계획서

	알고리즘 멘토링 계획	
날짜	강의 내용	강의자
09월 23일	OT, 시간복잡도, Prefix Sum	주민찬
09월 30일	Binary Search	주민찬
10월 07일	자료구조(Stack, Queue, <u>Deque</u>)	주민찬
10월 28일	자료구조(Graph), BFS, DFS	주민찬
11월 04일	자료구조(Heap), <u>Dikstra</u>	주민찬
11월 11일	Bellman Ford, Floyd-Warshall	주민찬
11월 18일	Dynamic Programming	주민찬
11월 25일	Union-Find	주민찬
12월 02일	Segment Tree	주민찬

시간복잡도

N개의 리스트의 합

1	6 8	3	5	16	9	27	11	34
---	-----	---	---	----	---	----	----	----

리스트 정렬 (선택정렬)

1	3	5	6	8	9	11	16	27	34
---	---	---	---	---	---	----	----	----	----

0 - 표기

■ $O(n^2)$: 최고차항의 차수가 n^2 을 넘지 않는 모든 함수의 집합

n	n^2	$n^2 + 10n$	$2n^2 + 10n$
1	1	11	12
10	100	200	300
100	10000	11000	21000
1000	1000000	1010000	2010000
10000	100000000	100100000	200100000

0 - 표기

시간/n	1	2	3	4	8	16	32	64	1000
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
log n	0	1	1.58	2	3	4	5	6	9.97
n	1	2	3	4	8	16	32	64	1000
n log n	0	2	4.75	8	24	64	160	384	9966
n ²	1	4	9	16	64	256	1024	4096	1000000
n ³	1	8	27	64	512	4096	32768	262144	1000000000
2 ⁿ	2	4	8	16	256	65536	4294967296	약 1.844 x 10 ¹⁹	약 1.07 x 10 ³⁰¹
n!	1	2	6	24	40320	20922789888000	약 2.63 x 10 ³⁵	약 1.27 x 10 ⁸⁹	약 4.02 x 10 ²⁵⁶⁷

0 - 표기

- 1초가 걸리는 입력의 크기
- · O(1)
- · O(lgN)
- O(N):1억
- O(NlgN): 5백만
- O(N^2):1만
- O(N^3) 500
- · 0(2^N):20 2 = (04857 6
- · O(N!): 10 N = (0 = 3628800

시간복잡도

```
import heapq
    def Floyd(graph,V):
        for i in range(1,V+1):
            for j in range(1,V+1):
                for k in range(1,V+1):
                    graph[i][j]=min(graph[i][j], graph[i][k]+graph[k][j])
 8
        Min = float("inf")
        for i in range(1,V+1):
10
            Min = min(Min,graph[i][i])
11
12
        if Min == float("inf"):
13
14
            return -1
15
        else:
16
            return Min
```

시간복잡도

```
def binary_search(n_list,target):
        s=0
        e=len(n_list)
        while s<=e:
            mid=(s+e)//2
            if target==n_list[mid]:
 6
                return mid
            elif target>n_list[mid]:
                s=mid+1
 9
10
            else:
11
                e=mid-1
12
        return 0
```

Prefix Sum

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
5	9	2	3	7	5	1	4	3	2	

인덱스 i부터 j까지의 합 -> O(n)

이 과정을 n번 반복 -> $O(n^2)$

Prefix Sum 알고리즘을 이용하면 그대로 O(n)

Prefix Sum

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
5	9	2	3	7	5	1	4	3	2	

길이가 (n+1)인 새로운 리스트를 생성 ex) prefix_sum = [0 for _ in range(n+1)]

prefix_sum[i]는 0번째 원소부터 i-1번째 원소까지의 합 (i >= 1)

그러면 리스트의 i번째 원소부터 j번째 원소의 합은 prefix_sum[j+1] - prefix_sum[i]

따라서 처음 prefix_sum 리스트를 만드는 과정은 n번 시행 그 후 i부터 j까지의 합은 1번에 시행 가능

이 과정을 n번 하더라도 독립적이기 때문에 시간복잡도는 O(n)

