OT & 시간복잡도

BABO 4기 이론반

분석 22기 원종빈

CONTENTS

- 1. OT
- 2. 공부 방향성 제안
- 3. 시간복잡도

1. OT

OT - 스터디장 소개

- 분석 22기 원종빈
 - 고려대학교언어학/인공지능전공
 - 서울대학교데이터사이언스대학원 SKI-ML Lab 인턴 중
 - 관심분야: LLM, RAG 등 NLP 전반
 - 코테 경험 1회 (LG전자), 자구알 수강, 바보 3기, 백준은 매일 풀려고 노력중!

● 첫 날인만큼, 다른 분들도 간단히 소개해주시면 좋을 것 같습니다~!

OT - 진행방식

- 1. 활동은 **매주 일요일 늦은 9시~10시, 비대면**
- 2. 매주 발제자를 선정/초청해 다음의 이론들에 대해서 **30분 내외로 발제** 발제자료는 <u>이론반-발제자료</u> 폴더에 정리해주세요
- 3. 발제자 외 팀원들은 발제자가 준비한 **자료(혹은 이코테 교재)를 미리 훑어보고**, 발제자가 선정한 **연습문제를 풀어서 Github에 push해야함.** 각자 푼 문제는 <u>이론반-원종빈처럼 개인 폴더에 정리해주세요.(ipynb 권장</u>)
- 4. 발제자가 발제한 문제들은 다음 시간에 팀원 중 랜덤으로 뽑아서 풀이 및 생각 공유

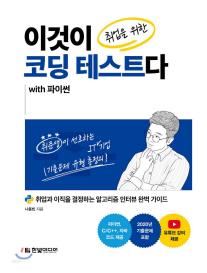
OT - 발제자 선정

주차	일시	주제	발제자	비고
1주차	7/28	OT, 시간복잡도	원종빈	
2주차	8/4	그리디		
3주차	8/11	DFS/BFS	원종빈	
4주차	8/18	이진탐색		
5주차	8/25	다이나믹 프로그래밍	유종문 (예정)	
6주차	9/1	최단경로 알고리즘	이상윤 (예정)	
7 주차	9/8	ТВА		

2. 공부방향성 제안

공부방향성 제안

● <u><이것이 취업을 위한 코딩테스트다 ></u>(이하 이코테) → 알고리즘 이론을 입문하기에 좋다!







Level 2 Level 3 Level 3 Level 1 Level 3 1 5 3 1 5 3 1 5

공부방향성 제안

- 문제풀이는 <u>백준 + solved.ac</u> 조합을 추천한다!
 - o solved.ac 클래스부터 하나씩 미는 게 좋은 것 같다!
 - 이때, 매번 제출-실패를 반복 X, 스스로 테스트케이스 & 디버깅 O
- 참고: 릿코드, <u>프로그래머스</u>
 - 보통실제 코테에서는 프로그래머스 플랫폼을 자주 활용한다!
 - 보통의 코테는 프로그래머스 lv 2~3 수준으로 출제된다고 한다!

공부방향성 제안

- 내가 맞게 풀었는지,좋은 코드인지는 어떻게 알 수 있을까?
- 결국 꾸준함이 제일 중요한 것 같다!
 - 문풀반에 놀러가기 (매주 토요일 15~16시)
 - 각자 BABO Github에 PR/Push 해보기
 - https://github.com/BOAZ-bigdata/24-2 Study BABO Algorithm

3. 시간복잡도

시간 복잡도(Time Complexity)란?

- 시간 복잡도: 해당 알고리즘을 수행하는 데 필요한 연산의 횟수/소요 시간
 - (CPython 3.7 기준) 초당 20_000_000(2천만)번의 연산을 수행한다.
- 공간 복잡도: 해당 알고리즘을 수행하는 데 필요한 메모리의 양
- <u>백준 10818번: 최소, 최대</u>

최소, 최대



시간 제한	메모리 제한	제출
1 초	256 MB	398315

입력

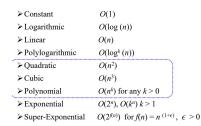
첫째 줄에 정수의 개수 N (1 \leq N \leq 1,000,000)이 주어진다. 둘째 줄에는 N개의 정수를 공백으로 구분해서 주어진다. 모든 정수는 -1,000,000보다 크거나 같고, 1,000,000보다 작거나 같은 정수이다.

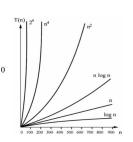
Big-O 표기법

- 어떠한 알고리즘이 가지는 시간복잡도의 상한선(upper-bound), 즉 최악의 경우!
- 보통은 가장 차수가 높은 항만 고려한다! (계수 역시 무시하는 경우도 많음)
 - o O(n^2), O(n), O(2^n)....

```
n = 10_000_000
for i in range(n):
    i += 10
    i /= 2
    print(i)
```

Typical Efficiency Classes





Big-O 표기법

- ●N의 범위가 500인 경우: 시간 복잡도가 \$O(N^3)\$인 알고리즘을 설계하면 문제를 풀 수 있다.
- ●N의 범위가 2,000인 경우: 시간 복잡도가 \$O(N^2)\$인 알고리즘을 설계하면 문제를 풀 수 있다.
- ●N의 범위가 100,000인 경우: 시간 복잡도가 \$O(NlogN)\$인 알고리즘을 설계하면 문제를 풀 수 있다.
- ●N의 범위가 10,000,000인 경우: 시간 복잡도가 \$O(N)\$인 알고리즘을 설계하면 문제를 풀 수 있다.

```
# 매번 입력된 숫자를 리스트에 추가해, 그 합계를 구하는
알고리즘
n_inputs = int(input())
nums = []
for _ in range(n_inputs):
    nums.append(int(input()))
    print(sum(nums))
```

Brute-force(완전탐색) 알고리즘

- 모든 경우의 수를 brutally(무지성으로) 다 세보는 알고리즘
- 코드 짜기는 쉽지만, 정작 해당 조건을 완전탐색으로 풀어야하는지를 판단하기 쉽지 않다!
 - 시간복잡도를 활용해 추정해보자!
- <u>백준 1018번: 체스판 다시 칠하기</u>

- small tip: import sys; input = lambda: sys.stdin.readline().rstrip() makes input faster! (only BOJ)
 - 출처: https://djm03178.tistory.com/21

Time Complexity is not easy!

- 알고리즘을 공부한다 == 주어진 시간복잡도 내에 문제를 해결한다
 - 시간복잡도의 제한만 없다면, 사실 모든 문제를 brute-force로 해결하는 것도 가능하다!
- 그렇기에 알고리즘/코드를 공부할 때, 해당 코드의 **시간복잡도도 함께 공부**하자!
- 그리고 정작 문제를 풀었더라도, **시간복잡도를 더 줄일 수 있는 테크닉/방법**은 없는지도 고민하자!
- 첨부한 1_time_complexity.md 파일이 도움이 되었으면 좋겠습니다!

과제 공지

- 1. 백준 1018번: 체스판 다시 칠하기 (S4)
- 2. <u>백준 18870번: 좌표 압축</u> (S2)
- 3. 프로그래머스 연속된 부분 수열의 합 (lv2)