

# <9월3주차> [누적합, 구현]

1213)

그냥 순열 → 팩토리얼 제곱

$$O(N) \times O(N)$$

TIME

문자열 앞파벳개수 → cnt배열!

좌 홀수인게 2개이상 ~ 불가능

사전순 → 순서 뒤인거부터부터이기  
↳ 'n' 부터

1940) 조합 (안탐)

$$O(N^2)$$

$$15000^2$$

$$= 225 \times 10^6$$

Tip) 그냥 해도 되지만

if (m > 200000) cout << 0;

이렇게 시간 ↓ 가능

(타이트한 문제)

3986) 짝짓기 ~ Stack

군데 (,) 처럼 구분이없네

군데 딱 절반까지만 stack에

넣으면 가능. (length & 1 == 1  
즉, 홀수면 바로 X)

~~ABBA~~ → 스택 2개  
(cnt[] 이용)

스택! 폭발!

top과 같으면 폭발  
(다르면 push)

→ 마지막에 다 폭발해서  
빈 스택이면 좋은단어!

1629) 빠른 모듈러 거듭제곱

$$O(\log_2 N)$$

$$2^8 = 2^4 \times 2^4$$

$$2^4 = 2^2 \times 2^2$$

지수쪽

2로 나눌걸

변수에 담아두고

그걸 제곱

//

4375)  $1 \leq n \leq 10^4$

13만 이하인 n의 배수 중 짝 작은수의 자수

1, 11, 111 ... 다다 % n 체크!  
↳ String으로 + "1"  $O(1)$

→ long long 형으로 해도 최대범위 넘을수(이)

매번 n으로 % 해야겠다

15686) 1: 집 2: 치킨집

도시의치킨거리가 최소가되는

최대 M개 고르기

총 집 개수 N개 →  $NC_1, NC_2, \dots, NC_M$

재귀 → 완전탐 → 2인칸들 저장

(2,3), (3,3), (5,5)

void go (int idx, vector<int>&V)

기저사레 if (V.size == M) min 갱신  
return

if (V.size < M) min 갱신

for (int idx + 1; ~

V.push\_back(i); 풀이와  
go (idx + 1, V); 다르게 풀

V.pop\_back();

시복 →  $2 \times 50 \times 13$  C프?

Tip) 13(6,7  
이제일름 ~ 시복 13!  
117!

2589) 그냥 완탐?

모든 L을 시작점으로 BFS

돌려서 최고거리 갱신

시복)  $\overset{\text{BFS}}{50 \times 50} * \overset{\text{시작점}}{50 \times 50}$   
↓ 6250000

16234) connected 컴포넌트

↓  $O(N^2 * \text{일수})$

하루 지날때마다  
visited 초기화