C++ 코딩테스트 때 자주 사용하는 STL 및 알고리즘 정리

1. std::vector

가장 많이 사용하는 벡터 자료형

```
#include <vector>
using namespace std;

int main(){
    vector<int> v;

    auto iter = find(v.begin(), v.end(), 178); // 178의 반복자 찾기
    auto idx = find(v.begin(), v.end(), 178) - v.begin() // 178의 인덱스 찾기

    v.insert(v.begin(), 100) // 100을 제일 처음에 추가
    v.insert(v.begin()+5, 5) // 5를 (처음주소 + 5)에 추가
    v.insert(v.end(), 9) // 9를 제일 마지막에 추가

    v.erase(v.end()-1); // 매지막에서 한 칸 앞에 원소 제거
    v.erase(v.end()-1); // 마지막에서 한 칸 앞에 원소 제거
    return 0;
}
```

```
#include <algoritm>

// 벡터에서 특정 원소 제거하는 방법
v.erase(v.find(v.begin(), v.end(), 'A'), v.end());

// 벡터에서 중복 제거하는 방법
sort(v.begin(), v.end());
v.erase(unique(v.begin(), v.end()), v.end()); // unique는 '연속된' 중복 원소를
vector의 제일 뒷부분으로 쓰레기 값으로 보내기 때문에 sorting 필요
```

2. std::map

cpp의 딕셔너리와 동일

map: pair<const Key, T> 로 이루어진 컨테이너. Key값 기준으로 sorting 되어있음. 이진탐색트리로 구현되면서 sorting하므로 unordered_map보다 value값을 찾는 데에 오래걸릴 수 있음, #include <map>에 포함

unordered_map: map과는 달리 Key 혹은 Value 기준으로 sorting 되어있지 않은 컨테이너. Key값으로 hash value를 찾는 데에 시간이 적게 걸림.(Average: O(1)) 우리가 흔히 사용하는 hash 자료구조에 해당된다고 보면됨, #include <unordered map>에 포함

```
#include <map>
using namespace std;
int main(){
   map<string, int> m;
   m["12345678"] = 1234; // 삽입, 문자열 "12345678"에 저장된 값은 정수형 1234
   auto iter = m.find("12345678")
   if (um.find("bigbigpark") != um.end() ) // 찾지 못한다면 end()를 반환
   auto key = iter->first; // key에 접근한다, 문자열 "12345678" 반환
   auto value = iter->second; // value에 접근한다, 정수형 1234 반환
   m.erase("12345678") // 없으면 m.end()를 반환한다
   // vector의 경우 아래와 같이 반복문을 순회하며 값에 접근이 가능하다.
   vector<int> v = \{1, 2, 3, 4, 5\};
   for(auto n: v) // n으로 원소가 넘어옴
       cout << n << endl;</pre>
   }
   // map의 경우 어떨까?
   map<string, int> um;
   um["A"] = 1111;
   um["B"] = 2222;
   for (auto it = m.begin(); it != m.end(); ++it) {
   answer.push back(it->first); // 'it' is an iterator, so use '->'
   return 0;
}
```

3. std::string

문자열에 필수적인 라이브러리

```
#include <string>
#include <algorithm>

int main(){
    string s = "bigbigpark";

    if (s.find("big") != std::string::npos) // 찾았을때 반환값은 해당 인덱스
        s.replace(pos, length, "big") // pos 위치에서 length 길이만큼 "big"으로 채운다
        s.erase(pos, len) // pos에서 len길이 만큼 삭제한다
        s.erase(s.begin()+len) // len 길이 만큼 삭제한다
```

```
s.erase(remove(s.begin(), s.end(), 'A'), s.end()) // 문자열 s에서 'A'가 들어간 부분을 모조리 지운다

string new_string = s.substr(5); // 5번 인덱스부터 끝까지 가져오기 string new_string = s.substr(5, 1); // 5번 인덱스부터 1길이 만큼 가져오기

string str = "bigbigpark"; char c = str[0];

int num = 5; string str = to_string(num); string n_str = "1122"; int n1 = stoi(n_str); // string에서 int 변환 double n2 = stod(n_str); // string에서 double 변환

char ch = '9'; int n = ch - '0'; // '0'를 빼게 되면 보이는 그대로 숫자가 저장되게 된다.
```

4. std::sort

모든 코딩테스트에서 거의 필수적인 정렬 알고리즘 사용법

```
#include <algorithm>
#include <vector>

using namespace std;

bool compare(int i, int j){
    return i < j; // true면 j가 앞으로, 아니라면 i가 앞으로
}

int main(){
    vector<int> v = {4, 2, 3, 5, 1};

    sort(v.begin(), v.end()); // 오름차순 정렬
    sort(v.begin(), v.end(), compare) // 내림차순 정렬

    return 0;
}
```

4. std::stack

```
#include <stack>
using namespace std;
int main(int argc, char** argv){
    stack<int> st;
```

```
s.push(10); // 스택에 10추가
cout << s.size(); // 1 출력

if (s.empty()) // empty면 true
s.pop(); // top에 있는 값 뽑기 (10을 반환하지 않음)
s.top(); // top에 있는 값 확인
}
```

5. std::queue

```
#include <queue>

using namespace std;

int main(int argc, char** argv){
    queue<int> q;
    q.push(10); // 10추가
    cout << q.size(); // 1 출력
    q.pop(); // 가장 먼저들어온 10 뽑기 (10을 반환하지 않음)
    q.front(); // 가장 앞에 있는 값 확인
    q.back(); // 가장 뒤에 있는 값 확인
}
```

```
#include <queue>
using namespace std;

int main(int argc, char** argv){
    priority_queue<int> pq; // 힙 생성 (디폴트는 최대 힙!!!, 파이썬과 다름!!!)
    pq.push(10); // 10추가
    pq.pop(); // 루트 값 뽑기
    pq.top(); // 루트 값 출력
}
```

6. std::deque

```
#include <deque>
using namespace std;

int main(int argc, char** argv){
    deque<int> dq;
    dq.push_front(10); // 10
    dq.push_back(50); // 10 50
    dq.push_front(24); // 24 10 50
```

```
for(auto x: dq) cout << x << ' '; // 24 10 50

cout << dq.size() << endl; // 3
    cout << dq.empty() << endl; // False

dq.pop_front(); // 10 50
    dq.pop_back(); // 10

cout << dq.back() << endl; // 10
    dq.push_back(72); // 10 72
    cout << dq.front() << endl; // 10

dq[2] = 17; // 10 72 17

dq.insert(dq.begin()+1, 33); // 10 33 72 17
    dq.erase(dq.begin() + 3); // 10 33 72
    dq.clear(); // clear
}</pre>
```

실전문제 [백준, 프로그래스, 코드트리]

Hash

달리기 경주 - 프로그래머스

```
def solution(players, callings):
    race = players[:]

    for c in callings:
        for i in range(len(race)):
            if race[i] == c:
                 race[i-1], race[i] = race[i], race[i-1]

    return race
```

```
def solution(players, callings):
    position = {player:idx for idx, player in enumerate(players)}

for c in callings:
    rank = position[c] # 호명당한 선수의 현재 순위

    position[players[rank]] -= 1 # 호명당한 선수의 순위를 앞당김
    position[players[rank-1]] += 1 # 호명당한 선수의 앞에 있는 선수
    players[rank-1], players[rank] = players[rank], players[rank-1] # 두 선수
의 위치를 바꿈

return players
```

반복문 최대한 안쓴다고 첫번째 코드를 작성했는데 이것 마저도 시간초과가 발생한다, dictionary를 잘 사용해보자

dictionary의 key로 현재 순위에 접근, 현재 순위 앞에 있는 선수의 인덱스를 이용하여 이름을 알아내고 다시 딕셔너리에 접근, 두 선수를 교환

감탄할만한 풀이다

대충 만든 자판 - 프로그래머스

keymap을 모두 순회하면서 해당 알파벳의 최소 인덱스가 무엇인지 찾으면 되는 문제

```
def solution(keymap, targets):
   answer = []
   memory = \{\}
    for k in keymap: # keymap을 완전 탐색하면서 최소 인덱스가 무엇인지 확인하기,
memory 업데이트
       for i in range(len(k)):
           memory[k[i]] = (i + 1) if k[i] not in memory else min(memory[k[i]],
i+1)
    for t in targets:
        cnt = 0
       for i in range(len(t)):
           if t[i] in memory:
               cnt += memory[t[i]]
           else:
               cnt = -1
               break
        answer.append(cnt)
    return answer
```

```
#include <string>
#include <vector>
#include <unordered_map>

using namespace std;

vector<int> solution(vector<string> keymap, vector<string> targets) {
    vector<int> answer;
    unordered_map<char, int> um;

for(string k: keymap){
    for(int i=0; i < k.length(); i++){
        if(um.find(k[i]) == um.end()){
            um[k[i]] = i+1;
        }
}</pre>
```

```
}
            else{
                um[k[i]] = min(i+1, um[k[i]]);
            }
        }
    }
    for(string t: targets){
        int cnt = 0;
        for(char c: t){
            if(um.find(c) != um.end()){
                cnt += um[c];
            } else{
                cnt = -1;
                break;
        }
        answer.emplace_back(cnt);
    return answer;
}
```

풀이자체는 직관적으로 떠올라서 분석할 내용은 없다

가희와 키워드 - 백준

중복된 키워드가 있으면 n에서 얼마를 뺼 것인가를 결정하는 문제

```
import sys
n, m = map(int, sys.stdin.readline().split())
note = {sys.stdin.readline().rstrip(): 1 for _ in range(n)}

for _ in range(m):
    keywords = sys.stdin.readline().rstrip().split(",")

for k in keywords:
    if k in note:
        note[k] -= 1

    if not note[k] < 0:
        n -= 1
    print(n)</pre>
```

일단 키워드가 무조건 한번씩 등장하므로 hash 이용해서 노트를 구성

중복되는 키워드에 대해서 이미 1이 빼진 경우 n에서 카운트 빼는 것을 수행하지 않는다!

영단어 암기는 괴로워 - 백준

python의 강력한 sorted()를 이용하면 되는 문제

```
# 우선순위
# 1.자주 나오는 단어일수록 앞에 배치한다.
# 2.해당 단어의 길이가 길수록 앞에 배치한다.
# 3.알파벳 사전 순으로 앞에 있는 단어일수록 앞에 배치한다 (이건 건드릴 수가 없음)
import sys
n, m = map(int, sys.stdin.readline().split()) # 단어의 갯수, 외울 단어의 길이 기준
dictionary = {}
for _ in range(n):
   word = sys.stdin.readline().strip()
   if len(word) >= m: # 길이가 m 이상이어야 함
      if word not in dictionary: # 'None' 체크 대신 'in' 사용
          dictionary[word] = 0
      else:
          dictionary[word] += 1
# 가장 많이 나오는 단어가 가장 앞에 배치됨 (제일 작은 -값)
# 단어가 길수록 앞에 배치됨 (제일 작은 -값)
# 알파벳 사전 순으로 정렬됨
dictionary = sorted(dictionary, key=lambda x: (-dictionary[x], -len(x), x))
print(*dictionary, sep="\n")
```

if word not in dictionary의 존재를 알 수 있었다. 꽤 어려웠던 문제!

sorted 부분이 문제였는데 우선순위 1, 2는 내가 정할 수 있어도 우선순위 3은 건들수가 없었다. 생각해 본 결과 우선순위 1, 2에 -값을 주면 원하는대로 정렬이 나온다는 것을 깨달아야 했던 문제

정렬 문제는 이제 좀 감을 잡은 것 같다

임스와 함께하는 미니게임 - 프로그래머스

```
# 임스와 여러 번 미니게임을 플레이하고자 하는 사람이 있으나,
# 임스는 한 번 같이 플레이한 사람과는 다시 플레이하지 않습니다.

import sys

n, game = sys.stdin.readline().split()
mini_game = {"Y": 2-1, "F": 3-1, "0": 4-1} # 임스를 포함해야 하므로 1씩 빼기
players = [sys.stdin.readline().strip() for _ in range(int(n))]
players = set(players)

answer = len(players) // mini_game[game]
print(answer)
```

가장 먼저 임스를 포함해야 하므로 -1씩 빼주는 것을 누락했다 이 부분을 추가

사람이 입장할때마다 리스트에 추가하고 조건을 검사할 필요가 없다. 한번에 입력을 다 받은 다음에 set 으로 중복제거를 하고, 각 게임에 필요한 인원 수 만큼 나누어주면 바로 해결된다!

두개 뽑아서 더하기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <map>
using namespace std;
vector<int> solution(vector<int> numbers) {
   vector<int> answer;
   map<int, int> m; // ordered map (오름차순 정렬)
    for(int i = 0; i < numbers.size() - 1; i++){
        for(int j = i + 1; j < numbers.size(); j++){
            int comb = numbers[i] + numbers[j];
           m[comb] = 0;
        }
    }
    for (auto it = m.begin(); it != m.end(); ++it) { // iterator도 연속된 공간에 위
치하므로 1씩 차이난다
        answer.push_back(it->first);
   }
    /*
    for (auto it : m) {
        answer.push_back(it.first);
    */
    return answer;
}
```

중복을 없애기 위해 map사용 (ordered_map 이므로 이미 오름차순 정렬이 되어있다)

iterator와 원소 값의 차이를 명확히 알고 있을 것

폰켓몬 - 프로그래머스

```
#include <vector>
#include <map>
```

```
#include <algorithm>
using namespace std;
int solution(vector<int> nums)
{
   if (nums.size() == 1){
       return 1;
   }
   else{
       int targetNum = nums.size() / 2;
       map<int, int> bag;
       for(auto n: nums){
           bag[n]++; // Simply increment the count of each number
       }
       int monsterType = bag.size(); // 몬스터 종류갯수
       if(monsterType > targetNum){ // 몬스터 종류 갯수가 더 많으면 N/2 가져가면 된
다.
           return targetNum;
       }
       else{ // 아니라면 몬스터 종류만큼 가져가면 된다.
           return monsterType;
       }
   }
}
```

Hash를 이용해서 중복을 처리하는 기법을 외워놓자

어찌보면 이 문제는 해시에 속하긴 하지만 그리디에 가까운 문제라고 생각한다. 문제를 푸는 전략 자체가, 총 몬스터의 갯수 N/2 만큼 가져가야 하므로

- 1. 몬스터의 종류가 N/2보다 많다면 몬스터의 종류만큼 가져가면 된다.
- 2. 몬스터의 종류가 N/2보다 적다면 N/2만큼 가져간다.

완주하지 못한 선수 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <map>

using namespace std;

string solution(vector<string> participant, vector<string> completion) {
    map<string, int> people;
```

```
for (auto p: participant){
    people[p]++;
}

for (auto p: completion){
    people[p]--;
}

for(auto person: people){ // map을 for문으로 순회할때는 pair<const Key, T>,
auto의 장점
    if (person.second != 0){
        return person.first;
    }
}
```

map에 대한 사용법을 좀더 확실하게 알 수 있는 문제 였다.

풀이 자체는 직관적으로 떠올라서 분석내용은 딱히 없다.

전화번호 목록 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>

using namespace std;

bool solution(vector<string> phone_book) {
    for(int i=0; i < phone_book.size()-1; i++){
        string prefix = phone_book[i];
        for(int j=i+1; j < phone_book.size(); j++){
            string check = phone_book[j].substr(0, prefix.length());
            if(check == prefix){
                return false;
            }
        }
     }
    return true;
}</pre>
```

처음에 풀었던 방식, 정확성: 70.8, 반례를 찾자

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>

using namespace std;
```

```
bool solution(vector<string> phone_book) {
    // 아스키 코드 값을 기준으로 정렬됨
    // 첫 번째 문자가 동일할 경우, 두 번째 문자를 비교하여 ASCII 값이 작은 쪽이 앞에 위
치합니다.
    // 정렬 전: {"119", "97674223", "1195524421"};
    // 정렬 후: {"119", "1195524421", "97674223"};

sort(phone_book.begin(), phone_book.end());

for(int i=0; i < phone_book.size()-1; i++){
    string prefix = phone_book[i];
    string check = phone_book[i+1].substr(0, prefix.length());

    if(check == prefix){
        return false;
    }
    }
    return true;
}
```

반례를 찾기보다 문자열이 정렬될때의 정확한 기준을 알고 있으면 쉽게 풀 수 있는 문제이다

주석에 적어놓았듯이 prefix가 동일한 경우 ascii가 작은 순서대로 정렬된다, 그렇다면 반복문 한번에 확인할 수 있다는 것을 명심할 것!

substr(0, index)의 사용법도 배울 수 있었다.

의상- 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <unordered map>
#include <iostream>
using namespace std;
int solution(vector<vector<string>> clothes) {
    int num = 0, ans = 1; // 총 가짓 수, 정답
    unordered_map<string, vector<string>> um;
    for (const auto &c: clothes){ // &는 reference(참조자, 복사가 이루어지지 않음)
        string clothing_item = c[0];
        string clothing_type = c[1];
        um[clothing_type].push_back(clothing_item);
        num++;
    }
    int answer = 1;
    for (const auto& value : um) {
```

```
answer *= (value.second.size() + 1); // +1을 하는 이유는 각 카테고리에서 아이템을 착용하거나 아무것도 착용하지 않는 선택을 할 수 있기 때문 }
return answer-1;
}
```

전형적인 패턴을 찾아서 조합을 구하는 문제, size()+1은 공집합 포함

n = size() + 1, r = 1이라 할때 각 카테고리 당 nCr로 가능한 조합을 모두 곱한다

size()+1에 공집합이 포함되어있으므로 -1을 뺴서 모두 공집합인 경우의 수를 제외한다.

스택/큐

햄버거 - 프로그래머스

```
def solution(ingredient):
    temp = []
    cnt = 0

for i in ingredient:
    temp.append(i)

if temp[-4:] == [1, 2, 3, 1]: # 백준 문자열 폭발 문제와 완전 동일함
    cnt += 1
    # temp = temp[:len(temp)-4]
    del temp[-4:] # slicing은 복사가 이루어지므로 시간초과 발생할 수 있음,
del이 훨씬 빠름

return cnt
```

문제는 백준 문자열 폭발 문제와 완전 동일하다

slicing하지 말고 del을 자주 쓰자, del이 훨씬 더 빠르다!

카드2 - 백준

누가봐도 덱 써서 푸는 문제

```
import sys
from collections import deque

# 회전하는 큐 문제
n = int(sys.stdin.readline())
cards = deque([i for i in range(1, n+1)])

while len(cards) > 2:
```

```
cards.popleft()
  cards.append(cards.popleft())

print(cards[-1])
```

전형적인 자료구조를 활용하는 문제, 쉽다!

카드 뭉치 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <queue>
using namespace std;
string solution(vector<string> cards1, vector<string> cards2, vector<string> goal)
    string answer = "";
    queue<string> c1;
    queue<string> c2;
    queue<string> g;
    for(int i= 0; i < cards1.size(); i++){</pre>
        c1.push(cards1[i]);
    }
    for(int j= 0; j < cards2.size(); j++){</pre>
        c2.push(cards2[j]);
    for(int k = 0; k < goal.size(); k++){
        g.push(goal[k]);
    }
    for(int l = 0; l < goal.size(); l++){
        if(g.empty()){
            return "Yes";
        }
        else{
            if(!c1.empty() && g.front() == c1.front()){
                 g.pop();
                c1.pop();
            }
            else if(!c2.empty() && g.front() == c2.front()){
                g.pop();
                 c2.pop();
            }
        }
    }
```

```
if(g.empty()){
    return "Yes";
} else{
    return "No";
}
```

맨처음에 return 조건을 if(c1.empty() && c2.empty()) return "Yes";로 했는데 어디가 틀린걸까?

흠 그냥 안전하게 g.empty()로 하자 이게 목적이니까 반례는 생각이 안난다

같은 숫자는 싫어 - 프로그래머스

```
#include <vector>
#include <iostream>
#include <stack>
using namespace std;
vector<int> solution(vector<int> arr)
{
    stack<int> s;
    vector<int> ans;
    for(int a: arr){
        if (s.empty()){
            s.push(a);
            ans.push_back(a);
        }
        else if(s.top() != a){
            s.push(a);
            ans.push_back(a);
        }
    }
    return ans;
}
```

중복제거 때문에 맨처음에 map을 떠올렸다가 순서를 기억해야 하므로 스택이 더 적합하다는 사실을 깨달음

기능개발 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
```

```
#include <cmath>
#include <queue>
using namespace std;
vector<int> solution(vector<int> progresses, vector<int> speeds) {
    vector<int> answer;
    queue<int> q;
    for(int i=0; i < speeds.size(); i++){</pre>
        double rest = 100.0 - static_cast<double>(progresses[i]);
        int finish = static_cast<int>(ceil(rest / static_cast<double>
(speeds[i])));
        q.push(finish);
    }
    while(!q.empty()){
        int top = q.front(); q.pop();
        int cnt = 1;
        while(!q.empty() && top >= q.front()){
            q.pop();
            cnt += 1;
        answer.push_back(cnt);
    }
    return answer;
}
```

올바른 괄호 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <stack>
#include <iostream>

using namespace std;

bool solution(string s)
{
    if(s[0] == ')') return false; // 바로 리턴

    bool answer = true;
    stack<char> check;

    for(char c: s){
        if(c == '('){
            check.push(c);
        }
```

```
else{
    if(!check.empty() && c == ')' && check.top() == '('){
        check.pop();
    }
}

if(check.empty()){
    return true;
} else{
    return false;
}
```

top 확인할 때 비어있으면 segmentation falut 발생함, empty()인지 먼저 체크할 것

주식가격 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <stack>

using namespace std;

vector<int> solution(vector<int> prices) {

    vector<int> answer;

    for(int i=0; i < prices.size(); i++){
        int cnt = 0;
        for(int j=i+1; j < prices.size(); j++){
            cnt++;
            if(prices[i] > prices[j]) break;
        }
        answer.emplace_back(cnt);
    }

    return answer;
}
```

prices의 최대 길이 100,000 이면 이중 반복문 돌리면 큰일 날법한데 중간에 break 들어가고 j가 N-1만큼 돌아서 시간초과 발생 X

Heap

최소 힙 - 백준

단순하게 힙 써서 푸는 문제

```
import sys
import heapq

n = int(sys.stdin.readline())
hq = []

for _ in range(n):
    num = int(sys.stdin.readline())
    if len(hq) != 0:
        print(heapq.heappop(hq))
    else:
        print(0)

else:
    heapq.heappush(hq, num)
```

heapq.heapify()는 이미 완성된 리스트에만 적용할 수 있다라는 걸 명심하자

heapq 처음에 선언할 때 리스트로 선언하고 풀면 된다!

python의 heap의 디폴트 값은 최소 힙, cpp은 최대 힙

더 맵게 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <queue>
using namespace std;
int solution(vector<int> scoville, int K) {
    priority_queue<int> pq; // 디폴드는 최대 힙!!!
    for(int s: scoville){
        pq.push(-s); // 가장 작은 값이 가장 큰 값이 되도록 변경
    }
    int cnt = 0;
    while (-pq.top() < K){
       if (pq.size() < 2){
            return -1;
       }
       int min1 = -pq.top(); pq.pop();
        int min2 = -pq.top(); pq.pop();
        int n = -(\min 1 + (\min 2 * 2));
        pq.push(n);
        cnt++;
```

```
return cnt;
}
```

Heap의 정확한 사용법을 배울 수 있었던 문제, push(), pop()할때 python과 달리 값을 반환하지 않는다!!

정렬

최빈값

```
def solution(array):
    answer = []
    set_array = set(array)

for sa in set_array:
    answer.append([array.count(sa), sa])

answer.sort(key=lambda x: x[0], reverse=True)

if len(answer) >= 2 and answer[1][0] == answer[0][0]:
    return -1

else:
    return answer[0][1]
```

```
#include <string>
#include <vector>
#include <unordered map>
using namespace std;
int solution(vector<int> array) {
   int answer = 0;
   int maxNum = 0;
   // 정수와 해당 정수의 등장 횟수를 저장하기 위한 unordered map
   unordered_map<int, int> um;
   // 배열을 순회하며 각 숫자의 등장 횟수를 세는 과정
   for (const auto num : array) {
      um[num]++;
   }
   // unordered map을 순회하며 최빈값을 찾는 과정
   for (const auto& num : um) {
       if (num.second > maxNum) { // 현재 등장 횟수가 최빈값보다 큰 경우
          maxNum = num.second; // 최빈값을 업데이트
          answer = num.first; // 해당 숫자를 정답으로 설정
       } else if (num.second == maxNum) { // 현재 등장 횟수가 최빈값과 같은 경우
```

```
answer = -1; // 최빈값이 여러 개인 경우 -1을 정답으로 설정
}
}
return answer;
}
```

cpp하고 python의 풀이방법이 엄청나게 차이난다. python의 count 함수 덕분

문자열 내 마음대로 정리하기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
int N;
// 오름차순은 < , 내림차순은 > 형태이다.
bool comp(string a, string b){
   if (a[N] == b[N]){
       return a < b; // true면 b는 뒤에 정렬, false면 a가 앞에 정렬
   else{
       return a[N] < b[N];
    }
}
vector<string> solution(vector<string> strings, int n) {
   N = n;
    sort(strings.begin(), strings.end(), comp);
   return strings;
}
```

python sort와 비슷하게 내가 조건을 설정해 줄 수 있다. < 이면 오름차순 > 내림차순 이란걸 쉽게 기억 하자!

과일 장수 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <numeric>

using namespace std;
```

```
// vector를 slice하는 함수
vector<int> slice(vector<int> &score, int a, int b) {
   return vector<int>(score.begin() + a, score.begin() + b); // Corrected slice
bounds
}
int solution(int k, int m, vector<int> score) {
    int price = 0;
    sort(score.begin(), score.end(), greater<>()); // 내림차순 정렬
    int idx = 0;
    while (idx + m - 1 < score.size()) {
       vector<int> segScore = slice(score, idx, idx + m); // Slice m elements
        price += (segScore[m-1] * m); // Multiply smallest value by m
        idx += m; // Move forward by m
    }
    return price;
}
```

*min_element(segScore.begin(), segScore.end()) 와 같이 사용할 수도 있음

*이 붙는 이유는 min_element나 max_element 모두 iterator를 반환하기 때문

정수 내림차순으로 배치하기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
long long solution(long long n) {
    string s = to_string(n);
    vector<char> nums(s.length());
    for(char c: s){
        nums.push_back(c);
    }
    sort(nums.begin(), nums.end(), greater<>()); // 내림차순 정렬
    string answer;
    for(char n:nums){
        answer += n;
    }
    return stoull(answer);
```

```
long long 굉장히 오랜만에 보는 자료형이다

stoi(): string to int

stoil(): string to unsigned long

stof(): string to float

stod(): string to double

stold(): string to long double
```

K번째 수 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
vector<int> vecSlice(vector<int> inp, int a, int b) { // vector slicing 함수
    return vector<int>(inp.begin() + a, inp.begin() + b);
}
vector<int> solution(vector<int> array, vector<vector<int>> commands) {
    vector<int> answer;
    for(int i=0; i < commands.size(); i++){</pre>
        vector<int> new_arr = vecSlice(array, commands[i][0]-1, commands[i][1]);
// a이상 b미만
        sort(new_arr.begin(), new_arr.end());
        int num = new_arr[commands[i][2]-1];
        answer.emplace_back(num);
    return answer;
}
```

vector slicing 하는법을 정확히 알아놓자

index 접근하는 법도 명확하게 알아 놓아야 함, b미만임을 명심

가장 큰 수 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
```

```
using namespace std;
bool compare(int a, int b) {
   string sa = to_string(a); // 숫자를 문자열로 변환
   string sb = to_string(b); // 숫자를 문자열로 변환
   string n1 = sa + sb; // 문자열 합치기
   string n2 = sb + sa; // 문자열 합치기
   int num1 = stoi(n1);
   int num2 = stoi(n2);
   return num1 > num2;
}
string solution(vector<int> numbers) {
   sort(numbers.begin(), numbers.end(), compare);
   string answer = "";
   for (int i = 0; i < numbers.size(); i++) {
       answer += to_string(numbers[i]);
   }
   if (answer[0] == '0') {
       return "0";
   }
   else{
       return answer;
   }
}
```

이미 풀이법을 외워버린 문제, 맨앞에 "0"이 왔다는 것은 입력이 $\{0, 0, 0, 0, 0\}$ 이라는 의미이므로 바로 "0"을 리턴한다.

H-index - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <iostream>

using namespace std;

int solution(vector<int> citations) {
   int h_idx = 0;
   int n = citations.size();
```

```
while (true) {
    int cnt = 0;
    for(auto c: citations){
        if(c >= h_idx){
            cnt++;
        }
    }
    if(cnt >= h_idx && n-cnt <= h_idx){
        h_idx++;
    }
    else{
        break;
    }
}
return h_idx-1;
}</pre>
```

굳이 정렬을 쓰지 않아도 풀 수 있는문제, 마지막에 h_idx-1 을 하는 이유는 조건맞으면 h_idx++ 해주기 때문에 마지막에는 -1을 뺴주는 게 올바른 구현

```
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;

int solution(vector<int> citations) {
   int answer = 0;

   sort(citations.begin(), citations.end(), greater<>()); // 오름차순 정렬

   if (!citations[0]) return 0; // 제일 많은 인용횟수가 0이면 볼 필요도 없음

   for(int i=0; i<citations.size(); i++){ // {6, 5, 3, 1, 0} }
        if(citations[i] >= i+1){ // i+10| h_index
            answer = i+1;
        }
   }
   return answer;
}
```

다른 풀이는 i 값을 토대로 순차적으로 풀었다. 이렇게 하면 오름차순 정렬이 필수적이긴 하겠다.

완전탐색

대피소 - 백준

백트래킹과 완전탐색이 섞여 있는 문제

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
int N, K;
vector<pair<int, int>> homes;
vector<pair<int, int>> shelters; // 쉼터 조합
vector<vector<pair<int, int>>> shelterCombinations; // 모든 쉼터 조합 저장
vector<pair<int, int>> tmp; // 현재 선택한 쉼터 조합
// 백트래킹으로 N개 중에 K개 선택 (nCk)
void makeShelter(int idx) {
   if (tmp.size() == K) {
       shelterCombinations.push_back(tmp); // 쉼터 조합 저장
       return;
   }
   for (int i = idx; i < homes.size(); i++) {</pre>
       tmp.push_back(homes[i]);
       makeShelter(i + 1); // 다음 쉼터 선택
       tmp.pop_back();
   }
}
vector<int> solve() {
   int maxDist;
   vector<int> distances;
   // 모든 쉼터 조합에 대해 계산
   for (auto& shelter : shelterCombinations) {
       maxDist = ∅;
       // 각 집에 대해
       for (auto& h : homes) {
           int minDist = 100000000000; // 가장 가까운 대피소와 집 사이의 거리 중 가장
큰 값
           for (auto& s : shelter) {
               int dist = abs(h.first - s.first) + abs(h.second - s.second);
               minDist = min(minDist, dist); // 최소 거리 찾기
           }
           maxDist = max(maxDist, minDist); // 집들 중 최대 거리 찾기
       distances.push_back(maxDist); // 각 쉼터 조합에 대해 최대 거리 저장
   return distances;
}
int main(int argc, char** argv) {
   cin >> N >> K;
   // 집 좌표 입력
   for (int i = 0; i < N; i++) {
```

```
int x, y;
cin >> x >> y;
homes.push_back({x, y});
}

makeShelter(0); // N개 집 중 K개 쉼터 선택
vector<int> distances = solve();
cout << *min_element(distances.begin(), distances.end()) << endl; // 최소 거리 출력
return 0;
}
```

```
import sys
from itertools import combinations
n, k = map(int, sys.stdin.readline().split())
homes = [tuple(map(int, sys.stdin.readline().split())) for _ in range(n)]
maximum_dist = []
for shelter in combinations(homes, k):
   if n != k:
        n_shelter = list(set(homes) - set(map(tuple, shelter))) # 대피소가 아닌 집
들
   else: # 대피소가 아닌 집들이 없음, 다 대피소임
       n shelter = shelter
   distances = []
   for i in n_shelter:
       min dist = 10000000000
       for j in shelter:
           dist = (abs(i[0]-j[0]) + abs(i[1]-j[1]))
           min_dist = min(min_dist, dist)
       distances.append(min dist)
   maximum_dist.append(max(distances))
print(min(maximum dist))
```

조합을 만드는 방법에 대해서 배웠다, 재귀호출 할 때 idx를 하나씩 밀면 된다

LIG 넥스원 기출이니까 꼭 풀이법을 알아 놓자

소수 만들기 - 프로그래머스

```
#include <vector>
#include <iostream>
```

```
#include <algorithm>
using namespace std;
int isPrime(const int &num){
    for(int i=2; i < num; i++){
        if(num % i == \emptyset){
            return 0;
    }
    return 1;
}
int solution(vector<int> nums) {
    sort(nums.begin(), nums.end());
    int answer = 0;
    for(int i = 0; i < nums.size() - 2; i++){ // O(N^3)
        for(int j = i + 1; j < nums.size() - 1; j++){
            for(int k = j + 1; k < nums.size(); k++){
                 int number = nums[i] + nums[j] + nums[k];
                 answer += isPrime(number);
            }
        }
    }
    return answer;
}
```

nums의 최대길이가 50이라서 삼중 반복문 안돌아도 시간초과가 나지 않는다!

Greedy

문자열 폭발 - 백준

```
import sys

stack = []
s = list(sys.stdin.readline().strip())
bomb = sys.stdin.readline().strip()
lb = len(bomb)

for i in range(len(s)):
    stack.append(s[i])

if (len(stack) >= lb):
    if ''.join(stack[len(stack)-lb:]) == bomb:
        del stack[-lb:]
```

```
if not stack:
    print("FRULA")
else:
    print(''.join(stack))
```

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <algorithm>
#include <vector>
using namespace std;
// Function to slice the vector (optional, not strictly needed)
vector<char> slice(const vector<char> &vec, int a) {
    return vector<char>(vec.end() - a, vec.end());
}
int main(int argc, char** argv) {
    string in, bomb;
    cin >> in >> bomb;
    vector<char> stack;
    for(char c: in) {
        stack.push_back(c);
        if (stack.size() >= bomb.length()) {
            bool flag = true;
            for (int i = 0; i < bomb.length(); i++) {
                if (stack[i + stack.size() - bomb.length()] != bomb[i]) {
                    flag = false;
                    break;
                }
            }
            if (flag) {
                for (int i = 0; i < bomb.length(); i++) {
                    stack.pop_back();
                }
            }
        }
    }
    if (stack.empty()) {
       cout << "FRULA\n";</pre>
    } else {
        string tmp(stack.begin(), stack.end()); // 복사를 간편하게 할 수 있다, 기억
해 놓을 것
       cout << tmp << "\n";</pre>
    }
    return 0;
}
```

LIG 넥스원 기출이니까 꼭 풀이법을 알아 놓자

수 이어 쓰기 - 백준

```
import sys

series = list(sys.stdin.readline().rstrip())
s_dict = {i: series.count(i) for i in set(series)}
num = 1

while True:
    s_num = str(num)

for s in s_num:
    if s in s_dict:
        s_dict[s] -= 1

if sum(s_dict.values()) == 0:
    print(num)
    break

else:
    num += 1
```

시간초과 코드, 나도 안다 num이 최대 3000자리의 숫자이므로 시간초과 뜨는게 당연함

무엇보다도 이 코드가 틀린건 s_dict로 바꾸면서 입력받은 수열을 고려하지 않는다는 점

N=20이고 입력이 234092일때, 12에서 s_dict={'2':0}이 되버림

```
import sys

series = list(sys.stdin.readline().rstrip())

idx = 0
num = 1

while True:
    s_num = str(num)
    for s in s_num:
        if series[idx] == s:
            idx += 1

        if idx == len(series):
            print(num)
            exit()

num += 1
```

for 문 돈다음에 조건 맞으면 while 문까지 나가야함, exit()로 코드 종료 시켜버리기

주유소 - 백준

한번에 안풀려서 참고한 문제, 전반적인 생각 방법은 거의 동일했다.

```
import sys

n = int(sys.stdin.readline()) # 도시의 갯수
length = list(map(int, sys.stdin.readline().split())) # 도로의 길이
price = list(map(int, sys.stdin.readline().split())) # 주유소의 가격

minPrice = price[0]
cost = price[0] * length[0] # 처음에 기름 무조건 넣어야 함

# 가격을 최소화 하기 위해, 가장 싼 곳에서 가장 많이 구해야 한다. 따라서 가격의 최솟값을
찾아야 한다.
# 가장 싼곳에서 가야할 길이 만큼 기름을 구매한다.
for i in range(1, n-1):
    minPrice = min(minPrice, price[i])
    cost += minPrice * length[i]

print(cost)
```

주석에 써놓은 대로 가격을 최소화 하기 위해 가장 싼 곳에서 가장 많이 구매해야 한다.

초반에는 index를 2개를 놓고 while문으로 접근했으나 세상에 어느 문제가 while문을 두개씩이나 쓰면서 접근하겠나

(다음 주유소와도 비교했을 때) 현재 주유소 가격이 최소라면 거리 값을 그대로 곱해서 비용에 더한다라 는게 이 문제를 푸는 방식

보물 - 백준

B가 재배열하면 안된다고 하지만, 재배열해도 뭔상관임? B를 내림차순으로 정렬하자

```
import sys

# S = A[0] × B[0] + ... + A[N-1] × B[N-1] 를 작게하는 최소 값
n = int(sys.stdin.readline())
A = list(map(int, sys.stdin.readline().split()))
B = list(map(int, sys.stdin.readline().split()))

# 전략: B의 max와 A의 min이 곱해지면 된다

A_new = sorted(A) # 오름차순 정렬
B_new = sorted(B, reverse=True) # 내림차순 정렬
total = sum([A_new[i]*B_new[i] for i in range(n)])
```

```
print(total)
```

A의 최소와 B의 최대가 서로 곱해지면 되는 단순한 문제!

로프 - 백준

```
import sys

# k개의 로프를 사용하여 중량이 w인 물체를 들어올릴 때,
# 각각의 로프에는 모두 고르게 w/k 만큼의 중량이 걸리게 된다.

n = int(sys.stdin.readline()) # 로프의 갯수
weight = [int(sys.stdin.readline()) for _ in range(n)] # 각 로프가 버틸 수 있는 최대
중량

if n == 1:
    print(weight[0])

else:
    weight.sort()
    maxWeight = weight[-1]

for k in range(n, 0, -1): # 사용할 로프의 갯수
    minWeight = weight[n-k]
    maxWeight = max(maxWeight, minWeight * k)

print(maxWeight)
```

참고한 답, 먼저 최대 무게를 weight의 max값으로 초기화 한다.

모든 로프를 사용할 필요가 없으므로, weight를 순회하면서 weight[i]* i를 해준다!

회의실 배정 - 백준

코드트리에서 풀어본 문제, 회의가 빨리 끝나는 순서대로 오름차순 정렬하면 최대한 많은 회의를 진행할 수 있다

```
import sys

n = int(sys.stdin.readline())
meetings = [list(map(int, sys.stdin.readline().split())) for _ in range(n)]
# 회의가 빨리 끝나는 순서대로 정렬, 끝나는 시간이 같으면 시작하는 순서대로 정렬
meetings.sort(key=lambda x: (x[1], x[0]))

cnt = 1 # 최소 1개의 회의는 진행할 수 있으므로 1로 초기화

curr_meeting = meetings[0]
```

```
for i in range(1, len(meetings)):
    next_meeting = meetings[i]

if curr_meeting[1] <= next_meeting[0]:
    cnt += 1
    curr_meeting = next_meeting

print(cnt)</pre>
```

조건이 맞을때만 비교해야 할 현재 미팅을 바꿔준다

정렬 시 만약 끝나는 시간이 동일하다면, 회의 시작 시간이 빠른 순서대로 정렬하는 것이 맞다!

동전 0 - 프로그래머스

코드트리에서 풀어본 문제, 동전이 서로 배수 관계에 있으므로 가장 높은 금액부터 쓰면 된다.

```
# 동전을 적절히 사용해서 그 가치의 합을 K
# 이때 필요한 동전 개수의 최솟값을 구하는 프로그램

import sys

n, k = map(int, sys.stdin.readline().split())

coins = [int(sys.stdin.readline()) for _ in range(n)] # 동전의 가치 Ai가 오름차순,
배수 관계

cnt = 0

for i in range(len(coins)-1, -1, -1):
    if k == 0:
        break

    cnt += k // coins[i]
    k %= coins[i]

print(cnt)
```

동전이 배수관계가 아니라면 적용 불가능한 풀이방법

구명보트 - 프로그래머스

```
def solution(people, limit):
    answer = 0
    people.sort() # 정렬 후 몸무게 큰 사람과 작은 사람을 짝지음
    idx1, idx2 = 0, len(people) - 1
    while(idx1 <= idx2): # 두 명씩 구출해서 다 구출할 때까지 비교
```

```
minWeight = people[idx1]
maxWeight = people[idx2]

if(minWeight + maxWeight <= limit): # limit 보다 작거나 같으면 둘다 구출 가

idx1 += 1
idx2 -= 1

else: # 안되면 일단 몸무게 큰 사람부터 먼저 구출
idx2 -= 1

answer += 1

return answer
```

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
int solution(vector<int> people, int limit) {
    int answer = 0;
    sort(people.begin(), people.end());
    int idx1 = 0, idx2 = people.size() - 1;
    while (idx1 <= idx2){
        int minWeight = people[idx1];
        int maxWeight = people[idx2];
        if(minWeight + maxWeight > limit){
            idx2--;
        }
        else{
            idx1++;
            idx2--;
        answer++;
    return answer;
}
```

LIG 넥스원 기출이니까 꼭 풀이법을 알아 놓자

정렬 후 투포인터로 보트의 갯수를 세는 문제이다. idx1, idx2 증감연산이 조금 헷갈려서 헤맸던 문제

예산 - 프로그래머스

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
#include <numeric>
#include <algorithm>
using namespace std;
int solution(vector<int> d, int budget) {
    if(accumulate(d.begin(), d.end(), 0) == budget){
        return d.size();
    }
    else{
        sort(d.begin(), d.end()); // 오름차순 정렬
        int cnt = 0;
        for(int i=0; i<d.size(); i++){</pre>
            budget -= d[i];
            if(budget >= 0){
                cnt++;
            else break;
        return cnt;
    }
}
```

자 그럼 왜 정렬을 하느냐? 최대한 많은 부서에게 예산을 분배해야 하므로 가장 작은 부서부터 차례대로 예산을 분배하면 가장 많이 분배할 수 있다

그리디 문제는 결국 전략 싸움이다

돌게임 - 백준

코드 자체가 너무 단순해서 놀랐던 문제, 다이나믹 프로그래밍이 무엇인지 조금 더 알 수 있는 문제 였다고 생각한다. 이러한 유형의 문제를 풀기 위해서는 결국 패턴을 파악해야 한다.

주어진 돌의 갯수가 홀수일 경우 항상 상근이가 이기고 짝수일 경우 항상 창영이가 이긴다라는 패턴을 찾아야함!

```
import sys
n = int(sys.stdin.readline())
print("CY" if n % 2 == 0 else "SK")
```

```
#include <iostream>
#include <string>
```

```
using namespace std;
int main(int argc, char** argv){
    int n;
    cin >> n;

    if (n % 2 == 0){
        cout << "CY\n";
    }

    else{
        cout << "SK\n";
    }
    return 0;
}</pre>
```

DFS/BFS

무인도 여행 - 프로그래머스

```
import sys
sys.setrecursionlimit(10000)
n, m = 0, 0
directions = [[-1, 0], [1, 0], [0, -1], [0, 1]]
grid, visited = [] , []
def inRange(x, y):
    return x \ge 0 and x < n and y \ge 0 and y < m
def isX(x, y):
    return grid[x][y] == "X"
def isVisited(x, y):
    return visited[x][y]
def canGo(x, y):
    return (inRange(x, y)) and (not isX(x, y)) and (not isVisited(x, y))
def dfs(x, y):
    visited[x][y] = True
    area = int(grid[x][y])
    for direction in directions:
        dx, dy = direction[0], direction[1]
        nx, ny = x + dx, y + dy
        if canGo(nx, ny):
            area += dfs(nx, ny)
```

```
return area
def solution(maps):
    global n, m, grid, visited
   answer = []
    grid = maps[:]
    n = len(maps)
   m = len(maps[0])
    visited = [[False] * m for _ in range(n)] # visited 리스트 초기화
   for i in range(n):
        for j in range(m):
            if canGo(i, j):
                area = dfs(i, j)
                answer.append(area)
    if not answer:
        return [-1]
    else:
        return sorted(answer)
```

백준의 그림 문제와 거의 동일한 문제이다. dfs를 돌면서 무인도의 크기를 계속 누적하면 된다

DFS와 BFS - 백준

복습만이 살길이다. DFS/BFS 복습하자!

```
import sys
from collections import deque
sys.setrecursionlimit(10000)
n, m, v = map(int, sys.stdin.readline().split())
graph = [[] for _ in range(n+1)]
# 양방향 그래프
for _ in range(m):
   start, end = map(int, sys.stdin.readline().split())
    graph[start].append(end)
    graph[end].append(start)
# 정점 번호가 작은 것부터 방문
for i in range(1, n+1):
    graph[i].sort()
def dfs(x):
   visited[x] = True # 현재 기준 정점 방문 처리
    print(x, end=" ")
```

```
for currV in graph[x]:
       if not visited[currV]: # 방문되지 않았다면
           dfs(currV) # currV와 연결된 다른 정점들 탐색
def bfs(x):
   q = deque([x])
   visited[x] = True
   print(x, end=" ")
   while q:
       currV = q.popleft()
       for i in graph[currV]: # currV와 연결된 다른 정점들 탐색
           if not visited[i]:
               visited[i] = True # 방문 처리
               print(i, end=" ")
               q.append(i)
# DFS
visited = [False for _ in range(n+1)]
dfs(v)
print()
# BFS
visited = [False for _ in range(n+1)]
bfs(v)
```

오랜만에 푸니까 기억이 안나네, 양방향 그래프를 만들 때 grid형식보다 연결리스트 방식이 공간복잡도가 훨씬 적다는 것을 명심하자!

그림 - 백준

BFS로 푼 방식

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <vector>
#include <algorithm>

using namespace std;

int n, m;
int grid[500][500] = {0, };
bool visited[500][500] = {false, };
int dirs[4][2] = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}}; // 상하좌우
queue<pair<int, int>> q;

bool inRange(int x, int y){
    return x >= 0 && x < n && y >= 0 && y < m;
}

bool isVisited(int x, int y){
```

```
return visited[x][y];
}
bool canGo(int x, int y){
   return inRange(x, y) && !isVisited(x, y) && grid[x][y] == 1;
}
int bfs(pair<int, int> pos){
   int area = 1; // 시작점도 포함하므로 1로 시작
   q.push({pos.first, pos.second}); // 방문 안했으면 큐에 집어 넣는다
   visited[pos.first][pos.second] = true; // 방문처리
   while(!q.empty()){
       int x = q.front().first;
       int y = q.front().second;
       q.pop(); // 방문처리 했으므로 큐에서 제거
       for(int i=0; i < 4; i++){
           int dx = dirs[i][0], dy = dirs[i][1];
           if(canGo(x+dx, y+dy)){
               q.push({x+dx, y+dy});
               visited[x+dx][y+dy] = true;
               area++; // 그림의 넓이증가
           }
       }
   }
   return area;
}
int main(int argc, char** argv){
   int maxArea = ∅;
   cin >> n >> m;
   // grid 생성
   for(int i=0; i < n; i++){
       for(int j=0; j < m; j++){
           cin >> grid[i][j];
       }
   }
   int paintingNum = 0;
   for(int i = 0; i < n; i++){
       for(int j = 0; j < m; j++){
           if(canGo(i, j)){ // 그림인 경우에만 BFS 시작
               int area = bfs({i, j});
               maxArea = max(maxArea, area);
               paintingNum++;
           }
```

```
cout << paintingNum << "\n" << maxArea;
return 0;
}</pre>
```

DFS로 푼 방식

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
int n, m;
int grid[500][500] = \{0, \};
bool visited[500][500] = {false, };
int dirs[4][2] = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}}; // 상하좌우
int area = 1; // 그림의 넓이
bool inRange(int x, int y){
   return x >= 0 \&\& x < n \&\& y >= 0 \&\& y < m;
}
bool isVisited(int x, int y){
   return visited[x][y];
}
bool canGo(int x, int y){
   return inRange(x, y) \&\& !isVisited(x, y) \&\& grid[x][y] == 1;
}
void dfs(pair<int, int> pos){
    visited[pos.first][pos.second] = true; // 방문처리
    int x = pos.first;
    int y = pos.second;
    for(int i=0; i < 4; i++){
        int dx = dirs[i][0], dy = dirs[i][1];
        if(canGo(x+dx, y+dy)){
            area++; // 그림의 넓이증가
            dfs({x+dx, y+dy});
    }
}
int main(int argc, char** argv){
   int maxArea = ∅;
    cin >> n >> m;
    // grid 생성
    for(int i=0; i < n; i++){
```

```
for(int j=0; j < m; j++){
           cin >> grid[i][j];
       }
   }
   int paintingNum = 0;
   for(int i = 0; i < n; i++){
       for(int j = 0; j < m; j++){
            if(canGo(i, j)){ // 그림인 경우에만 BFS 시작
               dfs({i, j});
               maxArea = max(maxArea, area);
               area = 1; // 전역변수 area 초기화
               paintingNum++;
           }
       }
   cout << paintingNum << "\n" << maxArea;</pre>
   return 0;
}
```

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
int n, m;
int grid[500][500] = \{0, \};
bool visited[500][500] = {false, };
int dirs[4][2] = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}}; // 상하좌우
bool inRange(int x, int y){
    return x >= 0 && x < n && y >= 0 && y < m;
}
bool isVisited(int x, int y){
   return visited[x][y];
}
bool canGo(int x, int y){
    return inRange(x, y) \&\& !isVisited(x, y) \&\& grid[x][y] == 1;
}
int dfs(pair<int, int> pos){
    visited[pos.first][pos.second] = true; // 방문 처리
    int area = 1; // 자기 자신(현재 위치)도 넓이에 포함
    int x = pos.first;
    int y = pos.second;
    for(int i = 0; i < 4; i++){
```

```
int dx = dirs[i][0], dy = dirs[i][1]; // dirs = 4
       if(canGo(x + dx, y + dy)){
           area += dfs({x + dx, y + dy}); // 재귀적으로 연결된 영역의 넓이를 더함
   }
   return area; // 최종적으로 넓이를 반환
}
int main(int argc, char** argv){
   int maxArea = ∅;
   cin >> n >> m;
   // grid 생성
   for(int i = 0; i < n; i++){
       for(int j = 0; j < m; j++){
           cin >> grid[i][j];
       }
   }
   int paintingNum = 0;
   for(int i = 0; i < n; i++){
       for(int j = 0; j < m; j++){
           if(canGo(i, j)){ // 방문하지 않은 그림 부분에 대해 DFS 시작
               int area = dfs({i, j}); // 해당 그림의 넓이를 계산
               maxArea = max(maxArea, area); // 최대 넓이 갱신
               paintingNum++; // 그림의 개수 증가
           }
       }
   cout << paintingNum << "\n" << maxArea;</pre>
   return 0;
}
```

첫번째 코드는 반환 없이 작동하는 dfs, 두번째 코드는 area를 리턴하는 dfs

첫번째 코드에서 BFS와는 다르게 재귀로 작동하므로 dfs호출전에 area++를 실행해줘야 한다.

토마토 - 백준

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <vector>
#include <algorithm>

// 만약, 저장될 때부터 모든 토마토가 익어있는 상태이면 0을 출력해야 하고,
// 토마토가 모두 익지는 못하는 상황이면 -1을 출력해야 한다.

using namespace std;
```

```
int n, m;
int grid[1000][1000] = \{0, \};
int dirs[4][2] = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}}; // 상하좌우
queue<pair<int, int>> q;
bool inRange(int x, int y) {
   return x >= 0 \&\& x < n \&\& y >= 0 \&\& y < m;
}
bool canGo(int x, int y) {
   return inRange(x, y) && grid[x][y] == 0; // 아직 익지 않은 토마토
}
pair<int, int> bfs() {
   int day = 0;
   int ripeTomato = 0; // 익은 토마토의 수
   while (!q.empty()) {
       int size = q.size(); // 현재 레벨의 크기
       for (int s = 0; s < size; s++) {
           int x = q.front().first;
           int y = q.front().second;
           q.pop(); // 큐에서 제거
           ripeTomato++; // 익은 토마토 수 증가
           for (int i = 0; i < 4; i++) {
               int dx = dirs[i][0], dy = dirs[i][1];
               if (canGo(x + dx, y + dy)) {
                   grid[x + dx][y + dy] = 1; // 토마토를 익었다고 표시
                   q.push({x + dx, y + dy}); // 익은 토마토를 큐에 추가
               }
           }
       if (!q.empty()) day++; // 큐에 아직 토마토가 남아 있으면 하루가 지나야 함
   }
   return {ripeTomato, day};
}
int main() {
   int totalTomato = ∅;
   pair<int, int> ans;
   cin >> m >> n;
   // grid 생성
   for (int i = 0; i < n; i++) {
       for (int j = 0; j < m; j++) {
           cin >> grid[i][j];
           if (grid[i][j] == 0 || grid[i][j] == 1) {
               if(grid[i][j] == 1){
                   q.push({i, j}); // 1인지점 모두 큐에 넣기
               }
```

```
totalTomato++; // 총 토마토의 갯수 세기
}

}

ans = bfs();

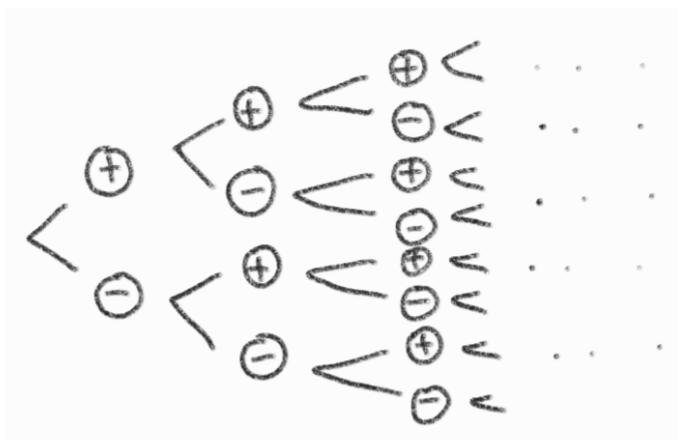
// 모든 토마토가 익었는지 확인
if (ans.first == totalTomato) {
    cout << ans.second << "\n"; // 모든 토마토가 익었다면 걸린 일수 출력
} else {
    cout << -1 << "\n"; // 익지 못하는 경우
}
    return 0;
}
```

잘 안풀려서 GPT의 도움을 받은 문제, 익으면서 1로 표시하므로 visited 배열이 필요가 없다!

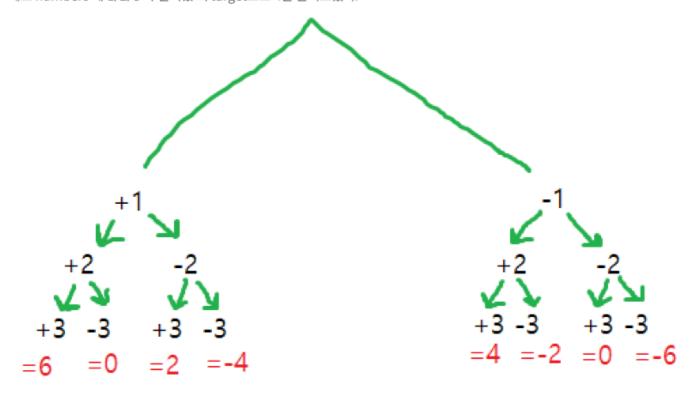
BFS의 원칙에 따라, 한 번의 반복(day)에서 현재 레벨의 모든 노드를 처리하고 나서야 다음 레벨의 노드로 넘어갈 수 있다

이 말은 만약에 grid 탐색하면서 1인지점을 2개 발견했다고 가정하면 이 두 시작지점은 같은날에 익기시작한다. 따라서 q.size()만큼 반복문을 도는 것이다!

타겟 넘버 - 프로그래머스



예로 numbers 에 1, 2, 3 가 들어있고, target으로 4를 들어보겠다.



명백한 트리구조, dfs/bfs를 사용할 수 있다!

```
#include <string>
#include <vector>
using namespace std;
int answer = 0;
```

```
int n;
void dfs(vector<int> &v, int idx, int sum, int &target){
    int tmp1 = sum + v[idx]; // + 조합
    int tmp2 = sum - v[idx]; // - 조합
    // 주어진 numbers에 끝에 도달 했으므로 idx가 끝을 가리킴 (종료조건)
   if((idx == n-1) \&\& (target == tmp1 || target == tmp2)){}
       answer++;
    }
   // 재귀조건
   else if(idx < n-1){
       dfs(v, idx+1, tmp1, target);
       dfs(v, idx+1, tmp2, target);
}
int solution(vector<int> numbers, int target) {
    n = numbers.size();
   dfs(numbers, ∅, ∅, target);
   return answer;
}
```

dfs이고 재귀 방법으로 푸는 문제, 재귀로 차근차근 접근하는 방식이 옳아보인다.

백트래킹을 아직 배우진 않았지만 백트래킹에 가까운 문제이지 않을까 한다.

게임 맵 최단거리 - 프로그래머스

```
#include <vector>
#include <queue>
#include <algorithm>
#include <iostream>

// 최단거리를 구하는 문제니까 BFS로 풀자
using namespace std;

int n, m;
int dirs[4][2] = {{-1, 0}, {1, 0}, {0, -1}, {0, 1}}; // 인접 4방향
queue<vector<int>> q;

bool isVisited(int x, int y, vector<vector<bool>> &visited){
    return visited[x][y];
}

bool inRange(int x, int y){
    return x >= 0 && x < n && y >= 0 && y < m;
}
```

```
bool canGo(int x, int y, vector<vector<int>> &maps, vector<vector<bool>> &visited)
    return inRange(x, y) \&\& !visited[x][y] \&\& maps[x][y] == 1;
}
int bfs(vector<int> root, vector<vector<int>> &maps, vector<vector<bool>>
&visited){
    q.push(root);
    visited[root[0]][root[1]] = true;
    while(!q.empty()){
        int x = q.front()[0];
        int y = q.front()[1];
        int dist = q.front()[2];
        q.pop();
        if(x == n-1 \&\& y == m-1) return dist;
        for(int i=0; i < 4; i++){
            int dx = dirs[i][0], dy = dirs[i][1];
            if(canGo(x+dx, y+dy, maps, visited)){
                q.push({x+dx, y+dy, dist+1});
                visited[x+dx][y+dy] = true;
            }
        }
    }
    return -1;
}
int solution(vector<vector<int>> maps)
{
    n = maps.size();
    m = maps[0].size();
    vector<vector<bool>> visited(n, vector<bool>(m, false)); // vector로 2차원 배열
크기 초기화 하는 방법
   return bfs({0, 0, 1}, maps, visited);
}
```

최단 거리를 구현할떈 큐에 거리 정보까지 넣어줘야 한다는 사실을 명심할 것

종료조건을 if(visited[n-1][m-1]) return dist; 로 맨처음에 작성함

아 생각해보니까 n-1하고 m-1이 이때의 dist라는 보장이 없겠구나, 완전히 이해함

구현

숫자 짝꿍 - 프로그래머스

```
def solution(X, Y):
    X_list = list(X)
    Y_list = list(Y)
```

```
answer = []
for x in X_list:
    try:
        idx = Y_list.index(x)
        if idx != -1:
            answer.append(Y_list[idx])
            Y_list.pop(idx)
    except ValueError:
        continue
if len(answer) == 0:
    return "-1"
else:
    answer.sort(reverse=True)
    if answer[0] == '0':
        return '0'
    else:
        return ''.join(answer)
```

```
def solution(X, Y):
   # 0부터 9까지의 숫자 카운트를 저장할 리스트
   X_{count} = [0] * 10
   Y_{count} = [0] * 10
   # X와 Y에서 각 숫자의 등장 횟수를 카운트
   for x in X:
       X_{count[int(x)]} += 1
   for y in Y:
       Y_count[int(y)] += 1
   # 공통으로 등장하는 숫자들의 최소 횟수를 구해 결과에 추가
   answer = []
   for i in range(10):
       count = min(X_count[i], Y_count[i])
       answer.extend([str(i)] * count)
   # 정답이 없는 경우
   if len(answer) == 0:
       return "-1"
   # 내림차순 정렬
   answer.sort(reverse=True)
   # 정답이 '0'으로만 이루어진 경우
   if answer[0] == '0':
       return '0'
```

```
return ''.join(answer)
```

첫번째 코드는 시간 초과 발생한 코드, 두번째 코드는 GPT가 제안한 코드

X, Y의 길이가 최대 3,000,000 이므로 시간초과가 발생할 수 밖에 없다

- 1. find, index같은 함수를 사용하지 않고 히스토그램 형식으로 각 숫자가 등장한 횟수를 센다
- 2. X_count와 Y_count를 순회 하면서 둘 중 최솟값을 answer에 extend()함수를 이용한다
- 3. 내림차순 정렬하면 답이다.

둘만의 암호 - 프로그래머스

```
def setRange(newChar):
    return chr(ord('a') + ((ord(newChar) - ord('a')) % 26))

def solution(s, skip, index):
    answer = ''
    skip = set(skip) # 효율성을 위해 set으로 변환

for c in s:
    cnt = 0
    newChar = c

while cnt < index:
    newChar = setRange(chr(ord(newChar) + 1)) # 다음 문자로 이동

if newChar not in skip: # skip에 없으면 count 증가
    cnt += 1

answer += newChar

return answer
```

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>

using namespace std;

char setRange(char c){
    return 'a' + ((c - 'a') % 26);
}

string solution(string s, string skip, int index) {
    string answer = "";
```

```
for(auto c: s){
    int cnt = 0;
    char newC = c;

while(cnt != index){
    newC = setRange(newC + 1);

    if(skip.find(newC) == string::npos){
        cnt++;
    }
}
answer += newC;
}
return answer;
}
```

알파벳의 범위를 설정하는 방법을 잘 알아 놓자

공원 산책 - 프로그래머스

```
H = None
W = None
grid = []
def inRange(nx, ny):
    return 0 <= nx < H and 0 <= ny < W
def isnotWall(cx, cy, nx, ny):
    if cx == nx: # 같은 행에서 이동
       for j in range(min(cy, ny), max(cy, ny) + 1):
           if grid[cx][j] == 'X':
               return False
    elif cy == ny: # 같은 열에서 이동
       for i in range(min(cx, nx), max(cx, nx) + 1):
           if grid[i][cy] == 'X':
               return False
    return True
def canGo(cx, cy, nx, ny):
    return inRange(nx, ny) and isnotWall(cx, cy, nx, ny)
def solution(park, routes):
   global H, W, grid
   H = len(park)
   W = len(park[0])
    grid = [list(row) for row in park] # park를 2D 리스트로 변환
   # 시작점 찾기
   for i in range(H):
```

```
if 'S' in park[i]:
       sx, sy = i, park[i].index('S')
       break
# 현재 로봇 강아지의 위치 (cx, cy)
cx, cy = sx, sy
# 명령에 따라 이동 시작
for r in routes:
   direction, step = r.split(' ')
   step = int(step)
   if direction == "E" and canGo(cx, cy, cx, cy + step):
       cy += step
   elif direction == "S" and canGo(cx, cy, cx + step, cy):
       cx += step
   elif direction == "W" and canGo(cx, cy, cx, cy - step):
    elif direction == "N" and canGo(cx, cy, cx - step, cy):
       cx -= step
return [cx, cy]
```

문제 자체는 쉽다, 다만 이동중에 장애물이 있는지 확인해야 하므로 isnotWall 함수를 잘 설정해줘야 한다.

소수 찾기 - 프로그래머스

```
import math

def checkPrimeNumber(x):
    # 2부터 x의 제곱근까지의 숫자
    for i in range(2, int(math.sqrt(x) + 1)):
        if x % i == 0: # 나눠떨어지는 숫자가 있으면 소수가 아님
        return False

return True

def solution(n):
    answer = 0

for i in range(2, n+1):
    if checkPrimeNumber(i):
        answer += 1

return answer
```

```
#include <string>
#include <vector>
#include <cmath>
using namespace std;
bool checkPrimeNumber(int n){
    int root_n = static_cast<int>(sqrt(n));
    for(int i = 2; i <= root_n; i++){
        if(n % i == 0){
            return false;
        }
    return true;
}
int solution(int n) {
    int answer = 0;
    for(int i = 2; i <= n; i++){
        if(checkPrimeNumber(i)) answer++;
    return answer;
}
```

약수 찾기와 마찬가지로 소수를 찾을때도 숫자 N이 있을때 sqrt(N)까지만 탐색하면 된다.

약수 찾기와 소수 찾기 방법을 숙지해 놓을 것!

이상한 문자열 만들기 - 프로그래머스

```
def solution(s):
   # 각 단어의 짝수번째 알파벳은 대문자로, 홀수번째 알파벳은 소문자로 바꾼 문자열
   answer = []
   s_list = s.split(" ")
   for i in s list:
       tmp = ""
       for j in range(len(i)):
           if j == 0:
              tmp += i[j].upper()
           else:
               if j % 2 == 0:
                  tmp += i[j].upper()
               else:
                  tmp += i[j].lower()
       answer.append(tmp)
   answer = ' '.join(answer)
```

return answer

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <iostream>
using namespace std;
string solution(string s) {
   vector<string> strings;
    int idx = 0;
    // 공백을 기준으로 나누기
    for (int i = 0; i < s.length(); i++) {
       if (s[i] == ' ') {
           strings.push_back(s.substr(idx, i - idx)); // Add word before space
           idx = i + 1; // Move idx to character after space
       if (i == s.length() - 1) {
           strings.push_back(s.substr(idx, i - idx + 1)); // Add last word
       }
    }
    // 짝수 인덱스는 대문자로, 홀수 인덱스는 소문자로 변환
    vector<string> memory;
    for (auto& word : strings) {
       string tmp = "";
       for (int j = 0; j < word.length(); j++) { // Fix to word length
           if (j % 2 == 0) {
               tmp += toupper(word[j]); // 짝수 인덱스는 대문자
           } else {
               tmp += tolower(word[j]); // 홀수 인덱스는 소문자
       memory.push_back(tmp);
    }
    // Join the words back together with spaces
    string answer = "";
    for (int i = 0; i < memory.size(); i++) {
       answer += memory[i];
       if (i != memory.size() - 1) {
           answer += " "; // Add space between words
       }
    }
   return answer;
}
```

python은 string.upper(), string.lower()로 접근

cpp은 toupper(string), tolower(string) 으로 접근

문자열 다루기 기본 - 프로그래머스

```
def solution(s):
    if len(s) == 4 or len(s) == 6:
        for c in s:
            if not (c >= '0' and c <= '9'):
                return False

    return True

else:
    return False</pre>
```

```
#include <string>
#include <vector>
using namespace std;
bool solution(string s) {
    if(s.length() == 4 \mid \mid s.length() == 6){
        for(auto c: s){
             if (!(c >= '0' \&\& c <= '9')){}
                 return false;
             }
        }
        return true;
    }
    else{
        return false;
    }
}
```

기사단원의 무기 - 프로그래머스

약수를 어떻게 효율적으로 찾을 수 있는지 알 수 있었던 문제

```
import math

def getDivisor(number):
# N의 약수를 구할 때는, 1부터 N의 sqrt(N) 까지의 수만 0으로 나누어 떨어지는지 확인
하면 된다!
if number == 1:
return 1
```

2024-10-11 코딩테스트 메모장.md

```
divisor = []
   for i in range(1, int(math.sqrt(number)) + 1):
       if number % i == 0:
           divisor.append(i)
           if i != number // i: # 똑같은 숫자가 들어가는 것을 방지하기 위한 조건
               divisor.append(number // i)
   return len(divisor)
def solution(number, limit, power):
   ironWeight = 0
   for i in range(1, number + 1):
       divisor_count = getDivisor(i)
       if divisor count > limit: # 제한수치를 초과한 기사
           ironWeight += power
       else: # 제한 수치 이하인 기사
           ironWeight += divisor_count
   return ironWeight
```

```
#include <string>
#include <vector>
#include <cmath>
#include <iostream>
using namespace std;
int getDivisor(const int &number){
    if(number == 1){
        return 1;
    }
    else{
        vector<int> divisor;
        int rootN = static_cast<int>(sqrt(number));
        for(int i=1; i <= rootN; i++){
            if(number % i == 0){
                divisor.emplace_back(i);
                if(i != number / i){
                    divisor.emplace_back(number / i);
                }
            }
        return divisor.size();
    }
}
int solution(int number, int limit, int power) {
    int answer = 0;
```

```
for(int i = 1; i <= number; i++){
    int cnt = getDivisor(i);

    if(cnt > limit){
        answer += power;
    }
    else{
        answer += cnt;
    }
}
return answer;
}
```

숫자 N의 약수를 찾을 때, [1, sqrt(N)] 까지만 탐색하면 된다.

N % i == 0의 조건을 만족하는 약수를 일단 구한다.

조건을 만족하는 i에 대해서 number / i를 수행하면 나머지 약수가 모두 구해진다.

랭킹전 대기열 - 백준

대기자가 있는 방을 어떻게 관리할 것이냐가 이 문제의 핵심이다

```
import sys
p, m = map(int, sys.stdin.readline().split())
rooms = []
for i in range(p):
    level, name = sys.stdin.readline().split()
    level = int(level)
    if i == 0:
        rooms.append([]) # 방 생성
        rooms[-1].append([level, name]) # 유저 추가
    else:
       flag = False
       for j in range(len(rooms)):
           if (level >= (rooms[j][0][0]-10) and level <= (rooms[j][0][0]+10)) and
len(rooms[j]) < m:</pre>
                    rooms[j].append([level, name])
                   flag = True
                    break
        if not flag: # 유저가 방에 추가되지 못함
            rooms.append([]) # 방 생성
            rooms[-1].append([level, name]) # 유저 추가
```

```
for r in range(len(rooms)):
    rooms[r].sort(key=lambda x : x[1])
    print("Started!" if len(rooms[r]) == m else "Waiting!")

for level, name in rooms[r]:
    print(level, name)
```

가장 먼저 시도한 방식은 rooms 리스트를 만들때 [[]] * (p//m) 으로 진행

1<=m<=p 라는 조건이 없으므로 일단 rooms list를 그냥 []으로 두는게 맞다

오랜만에 flag를 사용해서 해결한 문제이다

어두운 굴다리 - 백준

```
import sys
n = int(sys.stdin.readline())
m = int(sys.stdin.readline())
lights = list(map(int, sys.stdin.readline().split()))
# 실패 케이스를 생각해보자
# 1. lights[0] - h > 0 --> 실패
# 2. lights[-1] + h < n --> 실패
# 3. lights[i]+h < light[i+1]-h --> 실패
for h in range(1, n+1):
    flag = True
    # 맨 왼쪽 가로등
    if lights [0] - h > 0:
        flag = False
    elif lights[-1] + h < n:
       flag = False
    else:
        for i in range(m-1):
            if lights[i] + h < lights[i+1] - h:</pre>
                flag = False
                break
    if flag:
        print(h)
        break
```

케이스 1, 2까지는 생각했다. 케이스 3를 생각못한 문제

이분탐색 기법으로 어떻게 푸는지 한번 참고해서 완벽히 이해하자!

크로스 컨트리 - 백준

전형적인 구현인데 dictionary도 sorted() 할 수 있다는 것을 알아야 하는 문제

```
import sys
t = int(sys.stdin.readline())
for _ in range(t):
   n = int(sys.stdin.readline())
   teams = list(map(int, sys.stdin.readline().split())) # 팀 번호를 나타내는 n개의
정수
   notQualified = []
   # 자격없는 팀 걸러내기
   for i in set(teams):
       if teams.count(i) < 6: # 6명 미만이므로 자격 X
           notQualified.append(i)
   # 차집합 이용, 자격있는 팀만 board 생성
   team_list = list(set(teams) - set(notQualified))
   board = {team:[0, 0, 0] for team in team_list} # 자격이 있는 팀 [총점, 카운트 변
수, 5번째 선수의 점수1
   # 자격있는 팀만 board 업데이트
   score = 1
   for j in teams:
       if j not in notQualified:
          board[j][1] += 1 # 5번째 선수 카운트를 위한 카운팅 변수
           if board[j][1] <= 4:
              board[j][0] += score
           if board[j][1] == 5: # 5번째 선수라면
              board[j][2] = score
           score += 1
   board = sorted(board, key=lambda x:(board[x][0], board[x][2])) # 반환 값은 key
를 기준으로 sorting 된 key값!
   print(board[0])
```

구현문제인데도 불구하고 꽤 많은 것을 배울 수 있었던 문제, 특히나 딕셔너리의 sorted() 이용을 알 수 있었다.

딕셔너리를 sorted(dict) 할 경우 딕셔너리의 value에 따라 sorting되는 것을 확인 할 수 있음, 반환 값은 key를 기준으로 sorting 된 key값!

항상 dictionary는 키 값을 이용해야만 접근 할 수 있다는 사실을 잊지말자

스위치 켜고 끄기 - 백준

```
import sys
import math
def change_state(x):
    return 0 if x == 1 else 1
switch num = int(sys.stdin.readline()) # 스위치의 갯수 (positive integer <= 100)
switch = list(map(int, sys.stdin.readline().split())) # 스위치 상태 (1 for on, 0
for off)
student_num = int(sys.stdin.readline()) # 학생 수 (positive integer <= 100)
earned_switch = [list(map(int, sys.stdin.readline().split())) for _ in
range(student_num)]
for s, c in earned_switch:
   if s == 1: # 남자라면
       switch_index = switch_num // c
       switch_index = [coefficient * c for coefficient in range(1, switch_index +
1)]
       for si in switch_index:
           si -= 1
           switch[si] = change_state(switch[si])
    else: # 여자라면
       c -= 1
       index = 0
       while (c-index >= 0 and c+index < len(switch) and switch[c+index] ==
switch[c-index]):
           switch[c + index] = change_state(switch[c + index])
           switch[c - index] = change_state(switch[c - index])
           index += 1
       switch[c] = change state(switch[c]) # 인덱스가 0부터 시작하므로 자기 자신을
한번 더 바꿔야 함
for i in range(switch num):
    print(switch[i], end=" ")
    if (i + 1) % 20 == 0: # 20개 이상 출력시 줄 바꿈
       print()
```

왜 정답률이 20% 언저리인지 알겠다. 출력이 거지 같다, 구현자체는 쉬웠음

등수 구하기 - 백준

```
import sys
# N >= 0, 리스트에 있는 점수의 갯수
# 10 <= P <= 50, 랭킹에 올라갈 수 있는 점수의 갯수
n, taesu, p = map(int, sys.stdin.readline().split())
scores = list(map(int, sys.stdin.readline().split()))
scores = scores[:]
ranking = 1
if n == 0:
    print(ranking)
else:
    if n >= p and min(scores) >= taesu:
       print(-1)
    else:
       for score in scores:
           if score > taesu:
               ranking += 1
       print(ranking)
```

입력이 많고, 조건이 까다로운 문제, 문제만 잘읽으면 구현 자체는 너무나 쉽다!

쿠키의 신체 즉정 - 백준

```
import sys
n = int(sys.stdin.readline())
cookie = [list(sys.stdin.readline().strip()) for _ in range(n)] # 문자열이라서 통째
로 입력받음, split 불가
def find_heart():
   heart_pos = [1, 1]
   for i in range(n):
       for j in range(n):
           if cookie[i][j].count("*") == 1: # cookie[i]가 하나의 문자열이므로 [j]까
지 접근해야함
              heart_pos[0] = i + 1 + 1 # 머리는 심장 바로 윗 칸에 1칸 크기로 있다.
              heart pos[1] = cookie[i].index("*") + 1 # 심장의 열 위치 찾음
              print(*heart pos)
              heart pos[0] -= 1
              heart_pos[1] -= 1
              return heart_pos
h pos = find heart()
```

```
left_arm = cookie[h_pos[0]][:h_pos[1]].count("*")
right_arm = cookie[h_pos[0]][h_pos[1]+1:].count("*")
waist, left_leg, right_leg = 0, 0, 0

for i in range(h_pos[0]+1, n):
    if cookie[i][h_pos[1]] == "*":
        waist += 1

    else:
        if cookie[i][h_pos[1]-1] == "*":
            left_leg += 1

        if cookie[i][h_pos[1]+1] == "*":
            right_leg += 1

print(left_arm, right_arm, waist, left_leg, right_leg)
```

전형적인 구현 문제면서 거지같은 문제였다. 입력이 문자열로 통째로 들어와서 split이 안먹힘, 그래서 cookie[i]가 문자열 하나가 통째로 들어와서 cookie[i][i]까지 해야 각 요소에 접근이 가능하다.

비밀번호 발음하기 - 백준

카운트 변수를 어떻게 적절하게 써야 하는지 알 수 있었던 문제, 특히 지금까지 푼 문제들 경험 상 연속적으로 같은 문자가 나오는지 확인하는 문제가 굉장히 많았다. 이 때 while문 돌릴 필요 없이 cnt 변수 적절히 초기화 +1 해주면 된다!

```
import sys
def condition(string):
   moeum = ['a', 'e', 'i', 'o', 'u']
   # 조건 1: 모음 하나를 반드시 포함하여야 한다.
   moeum cnt = 0
   for m in moeum:
       if m in string:
           moeum cnt += 1
   if moeum cnt == 0:
       return f'<{string}> is not acceptable.'
   # 조건 2: 모음이 3개 혹은 자음이 3개 연속으로 오면 안 된다.
   moeum_cnt = 0
   jaeum_cnt = 0
   for s in string: # 조건 2
       if s in moeum:
           moeum cnt += 1
           jaeum_cnt = 0
       else:
```

```
jaeum_cnt += 1
           moeum_cnt = 0
        if moeum_cnt >= 3 or jaeum_cnt >= 3:
            return f'<{string}> is not acceptable.'
    # 조건 3: 같은 글자가 연속적으로 두번 오면 안되나, ee와 oo는 허용한다.
    sequence cnt = 1
    sequence_init = string[0]
    for i in range(1, len(string)):
        if string[i] != sequence_init:
            sequence_init = string[i]
            sequence_cnt = 1
        else:
            sequence_cnt += 1
        if sequence_cnt == 2:
            if sequence_init == 'e' or sequence_init == 'o':
               sequence_cnt = 1
           else:
               return f'<{string}> is not acceptable.'
    # 조건 1, 2, 3 모두 안겹친 경우 acceptable
    return f'<{string}> is acceptable.'
while True:
    string = sys.stdin.readline().strip()
    if string == "end":
        break
    print(condition(string))
```

덩치 - 백준

N이 최대 50 밖에 안되므로 브루트포스임을 눈치채야 한다.

```
import sys

n = int(sys.stdin.readline())
data = [list(map(int, sys.stdin.readline().split()))for _ in range(n)]

for i in range(len(data)):
    ranking = 1
    for j in range(len(data)):
        if data[i][0] < data[j][0] and data[i][1] < data[j][1]:
            ranking += 1
    print(ranking, end=' ')</pre>
```

ranking을 1로 초기화 하고 자기 자신보다 덩치가 큰 사람이 있을 떄만 ranking에 1을 더해주는 방식으로 구현!

올림픽 - 백준

```
import sys
n, k = map(int, sys.stdin.readline().split())
rank = \{\}
for _ in range(n):
   c_id, gold, silver, bronze = map(int, sys.stdin.readline().split())
   rank[c_id] = [gold, silver, bronze, 0]
for key1, medal1 in rank.items():
   ranking = 1
   for key2, medal2 in rank.items():
       if key1 != key2: # 이중 반복문 돌면서 자기 자신을 검사할 필요 없음
           if medal1[0] < medal2[0]: # 조건 1: 금메달 수가 더 많은 나라
               ranking += 1
           elif medal1[0] == medal2[0]: # 조건 2: 금메달 수가 같으면, 은메달 수가 더
많은 나라
               if medal1[1] < medal2[1]:</pre>
                   ranking += 1
           elif (medal1[0] == medal2[0]) and (medal1[1] == medal2[1]): # 조건 3:
금, 은메달 수가 모두 같으면, 동메달 수가 더 많은 나라
               if medal1[2] < medal2[2]:</pre>
                   ranking += 1
   rank[key1][-1] = ranking # 랭킹 정보 업데이트
print(rank[k][-1])
```

정렬 전혀 안쓰고 이중 반복문 돌리면서 해결한 코드, N값이 작기 때문에 브루트포스 방식으로 해결해도 무방한데 N값이 커지면 시간초과 발생함, 다른 사람이 해결한 방식을 살펴보자

```
import sys

n, k = map(int, sys.stdin.readline().split())
medals = [list(map(int, sys.stdin.readline().split())) for _ in range(n)]
medals.sort(key=lambda x: (x[1], x[2], x[3]), reverse=True) # 내림차순 정렬, 이미
정렬된 상태로 등수 탐색 시작 (동일한 우선순위를 가진다면 입력이 먼저온 순서대로 정렬됨)

for i in range(n):
```

```
if medals[i][0] == k: # 등수를 알고 싶은 국가 번호 인덱스 찾기
idx = i #

for i in range(n):
  if medals[idx][1:] == medals[i][1:]: # for문을 돌며 국가 k의 금, 은, 동메달 수와
같은 국가가 나오면 그 국가의 (index +1) 등이므로 출력하고 break
  print(i+1)
  break
```

python의 sort 함수에서 key까지는 알았는데 reverse에 대한 사용법도 알게 되었다. 특히 정렬 후에 동일한 우선순위를 가진다면 입력이 먼저온 순서대로 정렬된다는 것을 명심하자

medals[idx][1:] == medals[i][1:] 이 코드가 좀 의심이 가서 GPT에게 물어보았다. 리스트의 주소값을 비교 한다고 생각했는데 각 원소가 완전히 동일한지 비교 가능하다는 것이다! 앞으로 자주 써먹자

ZOAC4 - 백준

이 문제에서 얻은 것은 문제를 깊게 고민하고 그다음에 풀이를 시작하자, 시간 급하다고 마구잡이로 하면 시간 초과 뜬다!

```
import sys
import math

H, W, N, M = map(int, sys.stdin.readline().split())

person_in_col = math.ceil(H / (N+1)) # 1열에 앉을 수 있는 사람의 수
person_in_row = math.ceil(W / (M+1)) # 1행에 앉을 수 있는 사람의 수

print(person_in_col * person_in_row)
```

1행에 앉을 수 있는 사람수를 구하고, 1열에 앉을 수 있는 사람 수를 구해서 곱하면 전체 앉을 수 있는 사람의 수 이다. 따라서 이중 반복문 돌릴 필요없이 규칙만 찾으면 해결되는 문제

삼각형과 세변 - 백준

총 4개의 조건을 판별해야 한다. 따라서 큰 대분류로 먼저 묶고 난 다음에 세부 분류로 하는 것이 좋은 코드 작성 방법이다!

```
import sys
while True:
    edges = sorted(list(map(int, sys.stdin.readline().split())))
    if edges[0] == 0:
        break
# 가장 먼저 삼각형을 만들 수 있느냐 없느냐 부터 판단하고 들어가자
```

```
if edges[0] + edges[1] <= edges[2]: # 삼각형을 만들 수 없는 경우
    print("Invalid")

else: # 삼각형을 만들 수 있는 경우
    if edges[0] == edges[1] and edges[1] == edges[2]:
        print("Equilateral")

elif edges[0] != edges[1] and edges[1] != edges[2] and edges[0] !=
edges[2]:
    print("Scalene")

else:
    print("Isosceles")
```

단어공부 - 백준

```
import sys

string = sys.stdin.readline().strip().upper()
string_set = list(set(string))
char_cnt = [string.count(c) for c in string_set]

maximum = max(char_cnt)

if char_cnt.count(maximum) != 1: # maximum이 여러개 존재
    print("?")

else: # maximum이 1개만 존재
    max_idx = char_cnt.index(maximum)
    print(string_set[max_idx])
```

for문 안쓸려고 내장함수 index로 접근했는데 실행시간은 똑같다, 어차피 최댓값의 index찾을려면 순회 해야하니까 똑같은 듯

디지털 티비 - 백준

```
import sys
n = int(sys.stdin.readline())
channel = [sys.stdin.readline().rstrip() for _ in range(n)]
command = []

idx1 = channel.index("KBS1")
command.append("1" * idx1)
command.append("4" * idx1)

idx2 = channel.index("KBS2")
```

```
if idx1 > idx2:
    idx2 += 1

command.append("1" * idx2)
command.append("4" * (idx2-1))

print(''.join(command))
```

입력하나에 여러개의 해가 존재할 수 있는 문제이다. 따라서 1번, 4번 버튼만 이용하도록 제한하고 푸는 문제, 제약 조건에 방법의 길이는 500보다 작아야한다.

채널이 최대 100개면, KBS1, KBS2가 리스트에 마지막에 연속적으로 있다고 해도 400언저리이다. 따라서 1번, 4번만 이용

집합 - 백준

내장 함수인 set()을 사용하지 않고 list만을 이용해서 구현하는 문제, list의 clear()함수에 대해 알게 되었다.

```
import sys
m = int(sys.stdin.readline())
S = []
series = [i for i in range(1, 21)]
for _ in range(m):
    command = sys.stdin.readline().split()
    if command[0] == "add":
        if int(command[1]) not in s:
            s.append(int(command[1]))
    elif command[0] == "remove":
        if int(command[1]) in s:
            s.remove(int(command[1]))
    elif command[0] == "check":
        if int(command[1]) in s:
            print(1)
        else:
            print(0)
    elif command[0] == "toggle":
        if int(command[1]) in s:
            s.remove(int(command[1]))
        else:
            s.append(int(command[1]))
    elif command[0] == "all":
        s[:] = series
```

```
else:
s.clear()
```

맨처음에 toggle 발생할 때 마다 for문 돌리는 방식으로 작성했는데, 매우 비효율적이라고 판단되어 미리 [1, ..., 20] 까지 리스트를 생성하고 이를 복사하는 방식으로 변경했다.

부족한 금액 계산하기 - 프로그래머스

```
def solution(price, money, count):
    answer = 0
    cnt = 1

while(cnt <= count):
    answer += (price * cnt)
    cnt += 1

if answer > money:
    return answer - money

else:
    return 0
```

```
using namespace std;
long long solution(int price, int money, int count)
    long long answer = 0;
    int cnt = 1;
    while(cnt <= count){</pre>
        long long newPrice = price * cnt;
        answer += newPrice;
        cnt++;
    }
    if(answer > static_cast<long long>(money)){
        return answer - static_cast<long long>(money);
    }
    else{
        return 0;
    }
}
```

```
def solution(N, stages):
# 스테이지별 [통과 못한 사람, 시도한 사람] 기록
board = [[0, 0] for _ in range(N+1)] # 인덱스가 1부터 N까지 매칭되도록 설정

for s in stages:
    if s <= N: # 스테이지에 남아있는 사람 카운트
        board[s][0] += 1

for i in range(1, min(s+1, N+1)): # 현재 스테이지까지 도달한 사람 카운트
        board[i][1] += 1

# 실패율을 계산하고 스테이지 번호와 함께 저장
result = sorted(range(1, N+1), key=lambda x: (board[x][0] / board[x][1] if
board[x][1]!= 0 else 0, -x), reverse=True)

return result
```

맨처음에 board를 dictionary 형태로 만들었다. 그렇게 하다보니까 시간초과 발생

딕셔너리를 쓰지 않고 list형태로 만든다음에 인덱스가 1부터 N까지 매칭되도록 설정하도록 한다

콜라문제 - 프로그래머스

```
def solution(a, b, n):
    answer = 0
    while n >= a:
        coke = (n // a) * b # 얻을 수 있는 콜라의 갯수
        answer += coke
        n = n % a + coke # 남은 빈 병에 새로 받은 콜라의 빈 병을 더해줌
    return answer
```

```
#include <string>
#include <vector>

using namespace std;

int solution(int a, int b, int n) {
    int answer = 0;

while(n >= a){
    int coke = (n / a) * b; // 새로 받은 콜라
    answer += coke;
    n = (n % a) + coke;
}

return answer;
}
```

규칙을 찾으면 된다, 풀이는 따로 필요 없음

비밀지도 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <iostream>
using namespace std;
pair<string, string> convBin(int num1, int num2, int n) { // 이진법으로 바꾸는 함수
    string s1 = "";
    string s2 = "";
    while (num1 != 0) {
        s1 = to_string(num1 % 2) + s1; // 더하기 순서 중요!!
        num1 /= 2;
    }
    while (num2 != 0) {
        s2 = to_string(num2 % 2) + s2; // 더하기 순서 중요!!
        num2 /= 2;
    }
    while (s1.length() < n) { // zero padding</pre>
       s1 = "0" + s1;
    }
    while (s2.length() < n) { // zero padding</pre>
       s2 = "0" + s2;
    return {s1, s2};
}
vector<string> solution(int n, vector<int> arr1, vector<int> arr2) {
    vector<string> grid(n); // 지도를 만들 공간 생성
    for(int i = 0; i < n; i++){
       int a = arr1[i];
        int b = arr2[i];
        pair<string, string>res = convBin(a, b, n);
        string row = ""; // grid의 한 행을 나타낼 row
        for(int j = 0; j < n; j++){
            if (res.first[j] == '1' || res.second[j] == '1'){
               row += '#';
            }
            else row += ' ';
        grid[i] = row;
```

```
return grid;
}
```

```
def convBin(num1, num2, n):
   s1 =""
    s2 = ""
   while(num1 != ∅):
        s1 = str(num1 \% 2) + s1
        num1 //= 2 # int형으로 나누기 해야한다
   while(num2 != ∅):
        s2 = str(num2 \% 2) + s2
        num2 //= 2 # int형으로 나누기 해야한다
   # zero padding
    s1 = "0" * (n - len(s1)) + s1
    s2 = "0" * (n - len(s2)) + s2
   return (s1, s2)
def solution(n, arr1, arr2):
   answer = []
    for i in range(n):
       a, b = arr1[i], arr2[i]
       sa, sb = convBin(a, b, n)
       tmp = ""
       for j in range(n):
           if sa[j] == '1' or sb[j] == '1':
               tmp += "#"
           else:
               tmp += " "
        answer.append(tmp)
    return answer
```

문제 자체는 쉬운데 구현이 생각보다 오래 걸리는 문제다. 특히나 이진법 변환이나 zero padding이 좀 까다로운듯 하다

제일 작은 수 제거하기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>

using namespace std;

vector<int> solution(vector<int> arr) {
```

```
vector<int> answer;
if(arr.size() == 1){
    return {-1};
}
else{
    int minNum = *min_element(arr.begin(), arr.end()); // min_element의 리턴
값은 iterator
    for(const auto &a : arr){
        if(a != minNum){
            answer.emplace_back(a);
        }
    }
}
return answer;
}
```

```
def solution(arr):
    if(len(arr) == 1):
        return [-1]
    answer = []
    minNum = min(arr)
    for a in arr:
        if a != minNum:
            answer.append(a)
    return answer
```

뭐 너무 쉬워서 풀이가 없다. answer를 쓰지 않고 리턴하는 방법은 없나 찾아보면 좋긴 할 듯

최댓값 만들기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>

using namespace std;

int solution(vector<int> numbers) {
    sort(numbers.begin(), numbers.end()); // 오름차순 정렬

if(numbers[0] < 0 && numbers[1] < 0){
    int tmpMax1 = numbers[0] * numbers[1];
    int tmpMax2 = numbers[numbers.size()-2] * numbers[numbers.size()-1];

if(tmpMax1 > tmpMax2) return tmpMax1;
    else return tmpMax2;
}
```

```
return numbers[numbers.size()-2] * numbers[numbers.size()-1];
}
```

```
def solution(numbers):
    answer = 0
    numbers.sort()

if numbers[0] < 0 and numbers[1] < 0:
    tmpMax1 = numbers[0] * numbers[1]
    tmpMax2 = numbers[-1] * numbers[-2]
    if tmpMax1 > tmpMax2:
        return tmpMax1

return numbers[-1] * numbers[-2]
```

정렬만 잘해놓으면 쉽게 풀 수 있는 문제, 만약 앞에 처음 두 값이 -면 양수가 되므로 뒤에 두값이랑 비교 해서 max값을 리턴한다

아니라면 맨 뒤에 있는 두 값을 곱해서 리턴하면 된다

숫자 문자열과 영단어 - 프로그래머스

```
#include <vector>
#include <string>
#include <algorithm>
using namespace std;
int solution(string s) {
    string answer = "", tmp = "";
    vector<string> num = {"zero", "one", "two", "three", "four", "five", "six",
"seven", "eight", "nine"};
    for(int i = 0; i < s.length(); i++) {
        if('0' \le s[i] \&\& s[i] \le '9') answer += s[i];
        else tmp += s[i];
        if(find(num.begin(), num.end(), tmp) != num.end()) {
            answer += to_string(find(num.begin(), num.end(), tmp) - num.begin());
// int를 문자열로
           tmp = ""; // tmp를 다시 빈문자열로 바꿈
    return stoi(answer);
}
```

```
def convert(s):
    if s == "zero":
        return '0'
    elif s == "one":
        return '1'
    elif s == "two":
       return '2'
    elif s == "three":
        return '3'
    elif s == "four":
       return '4'
    elif s == "five":
        return '5'
    elif s == "six":
       return '6'
    elif s == "seven":
       return '7'
    elif s == "eight":
       return '8'
    elif s == "nine":
       return '9'
def solution(s):
    answer = ""
    tmp = ""
    numbers = ['zero', 'one', 'two', 'three', 'four', 'five', 'six', 'seven',
'eight', 'nine']
    for c in s:
        if c >= '0' and c <= '9':
            answer += c
        else:
            tmp += c
            if tmp in numbers:
                answer += convert(tmp)
                tmp = ""
    return int(answer)
```

생각보다 꽤 헤맨 문제이다. tmp 문자열을 활용하면 간단하게 풀 수 있다

크기가 작은 부분문자열 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <iostream>
using namespace std;
int solution(string t, string p) {
```

```
int answer = 0;

if (p.length() == t.length()){
    if(stol(t) <= stol(p)){ // p와 t의 길이가 최대 10000이므로 long long으로 변

    return 1;
    }
    return 0;
}

for(int i = 0; i <= t.length() - p.length(); i++){
    string seg = t.substr(i, p.length());
    if(stol(seg)<= stol(p)){
        answer++;
    }
}
return answer;
}
```

```
def solution(t, p):
    answer = 0
    for i in range(0, len(t)-len(p)+1):
        seg = t[i:i+len(p)]
        if(int(seg) <= int(p)):
            answer += 1
    return answer</pre>
```

c++의 경우 t의 최대 길이가 10000이므로 int 자료형 넘어갈수 도 있다. 따라서 long long으로 변환해야 함

시저 암호 - 프로그래머스

C++에서는 유독 아스키 코드를 다룰일이 많은 거 같다, alphabet의 갯수가 26임을 미리 숙지하고 있자

크레인 인형 뽑기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <stack>
using namespace std;
int solution(vector<vector<int>> board, vector<int> moves) {
   int answer = 0;
   stack<int> reward;
   int explode = 0;
   for(int j = 0; j < moves.size(); j++){}
       for(int i = 0; i < board.size(); i++){</pre>
           if(board[i][moves[j]-1] != 0){
               if(!reward.empty() \&\& reward.top() == board[i][moves[j]-1]){ // }
택의 탑이랑 같은지 확인
                   reward.pop(); // 같은 모양 폭발
                   explode += 2;
               }
               else{ // 스택이 비어있고 top이랑 같지 않다면 바로 스택에 추가
                   reward.push(board[i][moves[j]-1]);
               }
               board[i][moves[j]-1] = 0; // 비어있다는 표시로 0으로 바꿈
               break; // 인형을 하나 꺼냈으면 그 열에서 더 이상 찾지 않음
           }
       }
   return explode;
}
```

구현과 스택이 섞여 있는 문제, 꽤 괜찮은 문제라고 생각한다

정수 제곱근 판별 - 프로그래머스

```
#include <cmath>
#include <iostream>

using namespace std;

long long solution(long long n) {
   long long answer = 0;
   long long a = sqrt(n);

   if (a*a == n) { // 양의 정수x의 제곱인 경우
        answer= (a+1) * (a+1);
   }
   else { // 아닌 경우
        answer=-1;
   }
   return answer;
}
```

풀이 할만한게 딱히 없다. sqrt 했을때 3같은 경우라면 1.xxxx라서 a에 1이 들어갈 것이다.

3진법 뒤집기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <cmath>
#include <iostream>
using namespace std;
string convert2Triple(int n){
   string s = "";
   // n이 0보다 클 때까지 3으로 나누면서 나머지를 문자열에 추가
   while(n > 0){
       s += to_string(n % 3); // 나머지를 문자열에 추가
       n /= 3; // n을 3으로 나눔
   return s; // 3진법으로 변환된 문자열 (역순으로 저장됨)
}
int solution(int n) {
   string s = convert2Triple(n); // 3진법으로 변환된 문자열
   int power = s.length()-1; // 역순으로 처리되기 때문에 power는 처음에 0으로 시작
   int answer = 0;
```

```
for(char c: s){
    answer += (c - '0') * pow(3, power); // 3의 제곱을 계산하여 더함
    power--;
}

return answer;
}
```

n진법에 대한 개념을 가지고 있어야 풀 수 있는 문제, 문제 자체는 쉬운것 같다.

공 던지기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
using namespace std;
int solution(vector<int> numbers, int k) {
    int answer = 0;
    if(k == 1){
       return numbers[0];
    }
    else{
        int idx = 0, cnt = 0;
        int target;
        while(cnt != k){
            target = numbers[idx % numbers.size()];
            idx += 2;
            cnt++;
        answer = target;
    return answer;
}
```

idx가 2씩 증가한다, idx 사이즈가 벡터의 크기를 넘어갈 수 있으므로 size()의 나머지 연산자로 segmentation fault가 일어나지 않도록 한다.

로또의 최고순위와 최저순위 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <iostream>
#include <algorithm>
```

```
using namespace std;
int convert2Rank(const int &cnt){
   switch(cnt){
       case 6:
          return 1; // 6개 맞춘 경우 1등
       case 5:
          return 2; // 5개 맞춘 경우 2등
       case 4:
          return 3; // 4개 맞춘 경우 3등
       case 3:
          return 4; // 3개 맞춘 경우 4등
       case 2:
           return 5; // 2개 맞춘 경우 5등
       default:
          return 6; // 그 외는 6등
   }
}
vector<int> solution(vector<int> lottos, vector<int> win_nums) {
   int matched = 0, zeroCount = 0;
   // 당첨 번호를 쉽게 찾기 위한 정렬
   sort(win_nums.begin(), win_nums.end());
   // 로또 번호와 당첨 번호 비교
   for (int num : lottos) {
       if (num == 0) {
           zeroCount++; // 0의 개수를 카운트
       } else if (find(win_nums.begin(), win_nums.end(), num) != win_nums.end())
{
          matched++; // 일치하는 번호가 있으면 카운트
       }
   }
   // 최고 순위: 0의 개수만큼 추가로 맞힐 수 있음
   int maxRank = convert2Rank(matched + zeroCount);
   // 최저 순위: 0을 모두 틀린 것으로 가정
   int minRank = convert2Rank(matched);
   return {maxRank, minRank};
}
```

find()사용하면 되는구나 간단하네, zeroCount를 안해서 틀린문제 완전히

다트 게임 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <cmath>
#include <iostream>
```

```
using namespace std;
int solution(string dartResult) {
    int answer = 0;
   int prev = 0, score = 0;
    for(int i = 0; i < dartResult.size(); i++)</pre>
    {
        if(dartResult[i] >= '0' && dartResult[i] <= '9') // 숫자를 처리하는 부분
           prev = score;
            if(dartResult[i + 1] == '0')
                score = 10;
                i++; // for문 indexing 하나 건너뛰기
            }
            else
                score = dartResult[i] - '0';
        }
        else if(dartResult[i] == 'S' || dartResult[i] == 'D' || dartResult[i] ==
'T') // 점수를 처리하는 부분
        {
            if(dartResult[i] == 'D') {
                score = pow(score, 2);
            }
            else if(dartResult[i] == 'T') {
                score = pow(score, 3);
            }
            if(dartResult[i + 1] == '*') {
                answer -= prev;
                prev *= 2;
                score *= 2;
                i++;
                answer += prev;
            }
            else if(dartResult[i + 1] == '#'){
                score *= -1;
                i++;
            }
           answer += score;
        }
    }
   return answer;
}
```

전형적인 개 무식한 구현 문제, for문을 돌면서 i++를 하면 인덱싱 하나를 건너뛸 수 있다!

문자열을 하나하나 받아올 때 char 자료형이 들어간다. atoi 이런거 안먹히니까 char c - '0' 을 해주자

콜라츠 추측 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
using namespace std;
int solution(int num) {
    int iteration = ∅;
    long long cNum = static_cast<long long>(num); // int 자료형 범위를 넘어갈 수 있
으므로 long long으로 변환
    while(iteration < 500){</pre>
        if(cNum == 1){
            return iteration;
        }
        else{
            if(cNum \% 2 == \emptyset){
                cNum /= 2;
            } else{
                cNum = (cNum * 3) + 1;
            iteration++;
        }
    return -1;
}
```

int 자료형 범위가 넘어갈 수 있으므로 long long으로 변환해야 함!

합성수 찾기 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <iostream>

using namespace std;

int solution(int n) {
   int fusionNum = 0;

for(int i = 1; i <= n; i++){</pre>
```

```
int cnt = 0;
for(int j = 2; j < i; j++){ // 자기자신과 1은 제외
        if(i % j == 0) cnt++;

        if(cnt >= 1){
            fusionNum++; // 자기자신과 1은 제외하므로 cnt가 1이상이면 됨
                break;
        }
    }
}
return fusionNum;
}
```

그냥 단순하게 약수 구하는 문제

최대공약수와 최소공배수 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
using namespace std;
vector<int> solution(int n, int m) {
    vector<int> answer;
    if(m % n == 0){
        answer.push_back(n);
        answer.push_back(m);
    else{
        int maxNum = 1;
        for(int i=1; i < n; i++){
            if(n \% i == 0 \&\& m \% i == 0){
                maxNum = max(maxNum, i);
            }
        answer.push_back(maxNum);
        int n1 = n / maxNum;
        int n2 = m / maxNum;
        answer.push_back(maxNum * n1 * n2);
    }
    return answer;
}
```

테스트 케이스는 [3, 12], [2, 5]와 같은 것만 주어졌는데 [6, 27] 같은 반례가 있다는 것을 고려해야함

가장 가까운 글자 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <unordered_map>
using namespace std;
vector<int> solution(string s) {
    vector<int> answer;
    unordered_map<char, int> um; // 문자와 인덱스
    for(int i=0; i < s.length(); i++){</pre>
        auto iter = um.find(s[i]);
        if(iter == um.end()){
            um[s[i]] = i;
            answer.push_back(-1);
        }
        else{
            answer.push_back(i - um[s[i]]);
            um[s[i]] = i;
    return answer;
}
```

가장 가까운 글자를 구해야 하므로 um을 순회하면서 해당 글자가 발견되면 index를 업데이트 시켜준다!

팰린드롬 - 프로그래머스

```
#include <string>
#include <vector>
#include <iostream>
#include <algorithm>

using namespace std;

int solution(int n, int m) {
    int answer = 0;

for(int i=n; i <=m; i++){
        string s = to_string(i);

    if(s.length() == 1){
        answer++;
        continue;
    }
}</pre>
```

```
int idx1 = 0;
int idx2 = s.length()-1;

while(idx1 < idx2){
    if(s[idx1] == s[idx2]){
        idx1++;
        idx2--;
    }
    else break;
}

if(idx1 >= idx2){
    answer++;
    }
}
return answer;
}
```

맨처음에 스택으로 시작할까 생각했음. string에 존재하는 문자를 입력받아서 스택에 집어넣기 위해 string 길이 만큼 반복문을 돌고, 다시 pop하기 위해 string 길이만큼 반복문을 돌고 s와 비교? 무조건 시 간초과임

투포인터다! 앞 인덱스와 뒤 인덱스를 설정하고 앞 인덱스가 뒤 인덱스보다 커질때까지 while문을 돌면서 비교하면 된다!!

ZOAC 4 - 백준

이 문제에서 얻은 것은 문제를 깊게 고민하고 그다음에 풀이를 시작하자, 시간 급하다고 마구잡이로 하면 시간 초과 뜬다!

```
#include <iostream>
#include <cmath>

using namespace std;

int main(int argc, char** argv) {
    double H, W, N, M;

    cin >> H >> W >> N >> M;

    double row = ceil(H / (N + 1.0));
    double col = ceil(W / (M + 1.0));

    int cnt = static_cast<int>(row * col);

    cout << cnt << "\n";

    return 0;
}</pre>
```

1행에 앉을 수 있는 사람수를 구하고, 1열에 앉을 수 있는 사람 수를 구해서 곱하면 전체 앉을 수 있는 사람의 수 이다. 따라서 이중 반복문 돌릴 필요없이 규칙만 찾으면 해결되는 문제

삼각형과 세변 - 백준

총 4개의 조건을 판별해야 한다. 따라서 큰 대분류로 먼저 묶고 난 다음에 세부 분류로 하는 것이 좋은 코드 작성 방법이다!

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
int main(int argc, char** argv){
     while (true) {
          int n;
          vector<int> vec;
          for(int i = 0; i < 3; i++){
               cin >> n;
               vec.push_back(n);
          sort(vec.begin(), vec.end());
          if(vec[2] == 0 \&\& vec[1] == 0 \&\& vec[0] == 0){
               break;
          }
          if (\text{vec}[2] >= \text{vec}[1] + \text{vec}[0]) {
               cout << "Invalid\n";</pre>
          }
          else {
               if (\text{vec}[0] == \text{vec}[1] \&\& \text{vec}[1] == \text{vec}[2]) {
                    cout << "Equilateral\n";</pre>
               }
               else if (\text{vec}[0] == \text{vec}[1] \mid | \text{vec}[1] == \text{vec}[2] \mid | \text{vec}[0] == \text{vec}[2]) {
                   cout << "Isosceles\n";</pre>
               }
               else {
                   cout << "Scalene\n";</pre>
               }
          }
     return 0;
}
```

sort 알고리즘 사용하려면 #include <algorithm> 필수임

단어공부 - 백준

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <string>
using namespace std;
int main(int argc, char** argv) {
   string str;
    int arr[26] = {0}; // 알바벳의 갯수
    cin >> str;
    for (auto i = 0; i < str.size(); i++) {
       str[i] = toupper(str[i]); // 대문자로 변환
       arr[str[i] - 'A']++; // A의 아스키 코드 65, a의 아스키 코드 97
    }
    int max = 0; // 가장 많이 나온 문자 횟수
    int index = -1; // 해당 문자의 인덱스
    int max_count = 0; // 최대가 몇번 나왔는지 확인
    for (auto i = 0; i < 26; i++) {
       if (arr[i] > max) {
           max = arr[i];
           index = i;
           max_count = 1;
       } else if (arr[i] == max) {
           max_count++;
    }
    if (max_count > 1) {
       cout << "?\n";</pre>
    } else {
       cout << static_cast<char>(index + 'A') << '\n';</pre>
    }
   return 0;
}
```

감이 안잡혀서 조금 참고한 문제, 알파벳의 갯수는 26개이다.

toupper함수는 대문자로 변환하는 함수이다.

```
arr[str[i] - 'A']++; 이문제의 핵심
```

디지털 티비 - 백준

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
// 1번과 4번만 이용해서 풀이
using namespace std;
int main(int argc, char** argv){
    int n;
    vector<string> channels;
    vector<char> commands;
    cin >> n;
    for(int i=0; i < n; i++){
        string channel;
        cin >> channel;
        channels.push_back(channel);
    }
    int idx1 = find(channels.begin(), channels.end(), "KBS1") - channels.begin();
    int idx2 = find(channels.begin(), channels.end(), "KBS2") - channels.begin();
    if (idx1 > idx2){
        idx2++;
    }
    for(int i=0; i < idx1; i++){
        commands.push_back('1');
    }
    for(int j = idx1; j > 0; j--){
        commands.push_back('4');
    }
    for(int i=0; i < idx2; i++){
        commands.push_back('1');
    }
    for(int j=idx2; j > 1; j--){
        commands.push_back('4');
    }
    for (char c : commands) {
        cout << c;</pre>
    }
```

```
return 0;
}
```

입력하나에 여러개의 해가 존재할 수 있는 문제이다. 따라서 1번, 4번 버튼만 이용하도록 제한하고 푸는 문제, 제약 조건에 방법의 길이는 500보다 작아야한다.

채널이 최대 100개면, KBS1, KBS2가 리스트에 마지막에 연속적으로 있다고 해도 400언저리이다. 따라서 1번, 4번만 이용

집합 - 백준

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <string>
#include <algorithm>
using namespace std;
int main(int argc, char** argv) {
    ios::sync_with_stdio(false);
    cin.tie(NULL);
    cout.tie(NULL);
    int M;
    cin >> M;
    vector<int> set;
    vector<int> all = {1, 2, 3, 4, 5,
                       6, 7, 8, 9, 10,
                       11, 12, 13, 14, 15,
                       16, 17, 18, 19, 20};
    for(int i = 0; i < M; i++) {
        string command;
        cin >> command;
        vector<int>::iterator iter; // 중요!
        if (command == "add" || command == "remove" || command == "check" ||
command == "toggle") {
            int elem;
            cin >> elem;
            iter = find(set.begin(), set.end(), elem);
        }
        if (command == "add") {
            if (iter == set.end()) {
                set.push_back(elem);
            }
        }
```

```
else if (command == "remove") {
            if (iter != set.end()) {
                set.erase(iter);
            }
        }
        else if (command == "check") {
            if (iter != set.end()) {
                cout << "1\n";</pre>
            }
            else {
               cout << "0\n";
            }
        }
        else if (command == "toggle") {
            if (iter == set.end()) {
               set.push_back(elem);
            else {
               set.erase(iter);
            }
        }
        else if (command == "all") {
           set = all;
        }
        else if (command == "empty") {
            set.clear();
        }
   return 0;
}
```

맨처음에 toggle 발생할 때 마다 for문 돌리는 방식으로 작성했는데, 매우 비효율적이라고 판단되어 미리 [1, ..., 20] 까지 리스트를 생성하고 이를 복사하는 방식으로 변경했다.

줄세우기 - 백준

정렬 문제를 처음 접하다 보니 어떻게 풀어야할지 감이 안잡혔던 문제, 정렬 방식 중 가장 구현이 간단한 Bubble Sort 방식으로 풀면 되는 문제다.

```
import sys
# 버블 정렬
p = int(sys.stdin.readline())

for _ in range(p):
```

```
cnt = 0
students = list(map(int,sys.stdin.readline().split()))

for i in range(1, len(students)-1):
    for j in range(i + 1, len(students)): # 자신 앞에 키큰 애가 있는 지 확인
        if students[i] > students[j]: # i가 더 크면
            students[i], students[j] = students[j], students[i] # 자리바꾸기
        cnt += 1

print(students[0], cnt)
```

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
int main(int argc, char** argv){
   int p;
   cin >> p;
   for(int k=0; k<p; k++){
       int c;
       cin >> c;
       int cnt = 0;
       vector<int> students(20);
       for(int i = 0; i < 20; i++){
           cin >> students[i]; // 학생 입력 받기
        }
       for(int i = 0; i < 19; i++){
           for(int j = i + 1; j < 20; j++){
               if(students[i] > students[j] && i != j){ // 앞에 있는 학생이 더 크
면
                   auto tmp = students[i];
                   students[i] = students[j]; // 뒤에 있는 학생을 앞으로 보내고
                   students[j] = tmp; // 앞에 있는 학생을 뒤로 보냄
                   cnt ++;
               }
           }
        }
       cout << c << ' ' << cnt << "\n";</pre>
   return 0;
}
```

버블정렬이다

Back tracking

평행 - 프로그래머스

```
import math
tmp = []
combs = []
def makeComb(idx, dots):
    if len(tmp) == 2:
        combs.append([tmp[0], tmp[1]])
    else:
        for i in range(idx, len(dots)):
            tmp.append(dots[i])
            makeComb(i+1, dots)
            tmp.pop()
def solution(dots):
    answer = 0
    makeComb(∅, dots)
    for c in combs:
        rest = list(set(map(tuple, dots)) - set(map(tuple, c)))
        gradient1 = (rest[1][1] - rest[0][1]) / (rest[1][0] - rest[0][0])
        gradient2 = (c[1][1] - c[0][1]) / (c[1][0] - c[0][0])
        if gradient1 == gradient2:
            return 1
    return 0
```

from itertools import combinations을 사용할 수도 있지만 백트래킹으로 조합을 생성했다.

gradient1과 gradient2를 비교해서 같으면 1을 리턴한다

구슬을 나누는 경우의 수 - 프로그래머스

```
cnt = 0 # 경우의 수를 카운트할 변수

tmp = []
def makeComb(idx, balls, share):
    global cnt

if len(tmp) == share:
    cnt += 1

else:
    for i in range(idx, balls):
        tmp.append(i)
        makeComb(i+1, balls, share)
        tmp.pop()
```

```
def solution(balls, share):
    global cnt
    makeComb(0, balls, share)
    return cnt
```

```
import math

def solution(balls, share):
    if balls == share:
        return 1
    else:
        return math.comb(balls, share)
```

재귀로 풀다보니까 시간초과가 발생한다. 단순하게 math의 comb 함수를 이용하자

K중에 1개를 N번 뽑기 - 코드트리

1이상 K이하의 숫자를 하나 고르는 행위를 N번 반복하여 나올 수 있는 모든 서로 다른 순서쌍을 구해주는 프로 그램을 작성하시오 예를 들어 K이 3, N이 2인 경우 다음과 같이 9개의 조합이 가능합니다.

[1, 1], [1, 2], [1, 3], [2, 1], [2, 2], [2, 3], [3, 1], [3, 2], [3, 3]

```
1.1.1
      c(1)
      VVV
      2
 1
             3
      V
 V
            V
c(2) c(2) c(2)
VVV VVV VVV
123
      123
            123
import sys
def choose():
   global answer
   if len(answer) == n:
       print(*answer)
       return
   else:
       for i in range(1, k+1):
           answer.append(i)
           choose()
           answer.pop()
answer = [] # 조합을 담을 리스트
```

```
k, n = map(int, sys.stdin.readline().split())
choose()
```

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
vector<int> answer;
int K, N;
void choose(){
    if(answer.size() == N){ // answer의 size가 N과 같아졌다면 print 한다
        for(auto a: answer){
           cout << a << " ";
        cout << "\n";</pre>
    }
    else{
        for(int i=1; i <= K; i++){
            answer.emplace_back(i); // answer에 i값 추가
            choose(); // 재귀 실행
            answer.pop_back(); // answer에서 i값을 뺀다
    }
}
int main() {
   cin >> K >> N;
    choose();
    return 0;
}
```

재귀 조건을 순서대로 생각해보자

```
1. for문에서 1이 가장 먼저 들어간다
```

- 2. 재귀호출로 1이 또 들어간다
- 3. len(answer == n)에 걸렸으므로 print하고 return 한다, [1, 1]
- 4. pop()이 이루어진다, 1 만 남았다
- 5. 2가 append 된다
- 6. 재귀호출 했는데 if 조건에 걸렸으므로 print하고 return 한다, [1, 2]

아름다운 수 - 코드트리

1이상 4이하의 숫자로만 이루어져 있으면서, 정확히 해당 숫자만큼 연달아 같은 숫자가 나오는 숫자를 아름다운 수 라고 부릅니다.

예를 들어 1333221는 1이 1번, 3이 3번, 2가 2번 그리고 1이 1번 연속하여 나오므로 아름다운 수 입니다.

이때 동일한 숫자에 대해 연달아 같은 숫자의 묶음이 나오는 것 또한 아름다운 수 입니다. 예를 들어 111, 22222222와 같은 수 역시 1이 1번 나온 것이 3번 반복되었고, 2가 2번 나온 것이 4번 반복되었다고 할 수 있기 때문에 아름다운 수라고 할 수 있습니다. 다만, 222의 경우에는 2가 2번 나온 뒤, 다시 2가 1번 나왔으므로 아름다운 수가 아닙니다.

n자리 아름다운 수가 몇 개 있는지를 구하는 프로그램을 작성해보세요.

```
import sys
answer = 0
n = int(sys.stdin.readline())
# 아름다운 수 인지 확인하는 함수
def check(num_list):
    global answer
   flag = True
    i = 0
    while i < len(num_list):</pre>
        standard = num_list[i]
        while i < len(num_list) and standard == num_list[i]:</pre>
           cnt += 1
            i += 1
        if (cnt != standard) and (cnt % standard != 0): # 반례 추가, 111인경우 1이
1번 나온것이 3번반복되었으므로 아름다운 수
           flag = False
    if flag:
        answer += 1
# back tracking
def makeBeautifulNum():
    global num
    if len(num) == n:
        check(num)
        return
    else:
        for i in range(1, 5):
            num.append(i)
            makeBeautifulNum()
           num.pop()
num = []
makeBeautifulNum()
print(answer)
```

```
#include <iostream>
#include <vector>
```

```
using namespace std;
int N;
int answer = 0; // 아름다운 수의 갯수
vector<int> vec; // 조합을 담을 벡터 선언
void check(){ // 아름다운 수인지 아닌지 확인하는 함수
    int idx = 0;
   bool flag = true;
   while(idx < vec.size()){</pre>
       int standard = vec[idx];
       int cnt = 0;
       while(idx < vec.size() && standard == vec[idx]){</pre>
           cnt++;
           idx++;
       }
        if(standard != cnt && cnt % standard != 0){ // 반례조건 명심할 것
           flag = false;
   if(flag) answer++;
}
void makeNum(){ // 경우의 수를 생성하는 함수
   if(vec.size() == N){
        check();
        return;
    }
    else{
       for(int i = 1; i <= 4; i++){
           vec.emplace_back(i);
           makeNum();
           vec.pop_back();
       }
   }
}
int main() {
   cin >> N;
   makeNum();
   cout << answer <<"\n";</pre>
   return 0;
}
```

경우의 수 만드는 방법을 잘 알아놓자, 가장 먼저 트리 구조를 생각한 후 반복문 만큼 재귀를 호출하면 된다

재귀가 끝나면 벡터에 존재하는 함수를 출력하거나 확인한 후 맨 뒤에 있는 값을 빼서 다음 경우의 수를 검사한다

N과 M (1) - 백준

자연수 N과 M이 주어졌을 때, 아래 조건을 만족하는 길이가 M인 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.

• 1부터 N까지 자연수 중에서 중복 없이 M개를 고른 수열

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
int n, m;
vector<int> series; // 수열 미리 만들어 놓기
vector<int> combs; // 경우의 수를 담아놓을 벡터
void makeComb(){
   if(combs.size() == m){
       for(auto c: combs){
           cout << c << " "; // 경우의 수 출력하기
       cout << "\n";</pre>
    }
    else{
        for(auto s: series){
            if(combs.size() == 0 || find(combs.begin(), combs.end(), s) ==
combs.end()){
                combs.push_back(s);
                makeComb();
                combs.pop_back();
            }
       }
    }
```

```
int main(int argc, char** argv){
    cin >> n >> m;

for(int i = 1; i <= n; i++){
        series.push_back(i);
    }
    makeComb();

return 0;
}</pre>
```

경우의 수를 만드는 방법에 대해서 드디어 배우게 되었다!!!

N과 M (2) - 백준

자연수 N과 M이 주어졌을 때, 아래 조건을 만족하는 길이가 M인 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.

- 1부터 N까지 자연수 중에서 중복 없이 M개를 고른 수열
- 고른 수열은 오름차순이어야 한다.

```
candidate = []
def makeComb():
    if len(candidate) == m:
        flag = True
        for i in range(len(candidate)-1):
            if candidate[i] > candidate[i+1]:
                flag = False
                break
        if flag:
            print(*candidate)
    else:
        for s in series:
            if (len(candidate) == 0) or (s not in candidate):
                candidate.append(s)
                makeComb()
                candidate.pop()
n, m = map(int, input().split())
series = [i for i in range(1, n+1)]
makeComb()
```

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
```

```
using namespace std;
int n, m;
vector<int> series; // 수열 미리 만들어 놓기
vector<int> combs; // 경우의 수를 담아놓을 벡터
void makeComb(){
    if(combs.size() == m){
        bool flag = true;
        int idx = 0;
        while(idx < combs.size()-1){</pre>
            if(combs[idx] > combs[idx + 1]){ // 오름차순이 아님
                flag = false;
                break;
            }
            idx++;
        }
        if(flag){
            for(auto c: combs){
            cout << c << " "; // 경우의 수 출력하기
            }
            cout << "\n";</pre>
        }
    }
    else{
        for(auto s: series){
            if(combs.size() == 0 || find(combs.begin(), combs.end(), s) ==
combs.end()){
                combs.push_back(s);
                makeComb();
                combs.pop_back();
            }
       }
   }
}
int main(int argc, char** argv){
    cin >> n >> m;
    for(int i = 1; i <= n; i++){
        series.push back(i);
    }
    makeComb();
    return 0;
}
```

조건이 하나가 추가된 문제, 출력할 때 오름차순인지 검사가 필요하다.