

# 알고리즘 특강 완전탐색

모든 경우의 수를 탐색하는 기법입니다. 당연히 아이디어는 단순하지만, 실제로 많이 사용되기 때문에 한번쯤 고민해봐야 합니다.

#### 완전탐색



#### **Brute Force**

- 단순히 가능한 모든 경우를 확인하는 기법.
- 테스트 케이스의 크기에 따라 소요 시간이 엄청나게 커질 수 있음.
- 그러나, 떠올릴 수 있는 <mark>가장 쉬운 방법</mark>이기 때문에, 문제를 풀 때 가장 먼저 고민해야 하는 방법이기도 함.
- 표본의 수와 시간복잡도를 전체적으로 고려해 선택하는 것이 아주 중요한 기법.





# 100,000,000

- 총 연산수가 약 1억 회 이하인 경우, 충분히 <mark>완전탐색으로 접근할 수 있음</mark>.
- 실제와는 거리가 있지만, 대략적인 완전탐색 가능 기준으로 잡으면 유용함.



#### 간단한 예시부터..



### Silver 5 - 영화감독 숌 (#1436)

# 요약

- 종말의 숫자란 어떤 수에 6이 적어도 3개 이상 연속으로 들어가는 수를 말한다.
- 즉, 666, 1666, 2666, 3666 … 은 종말의 숫자이다.
- 이때, N번째 종말의 숫자를 구하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

• N의 범위는 1 <= N <= 10,000 이다.





✓ Silver 5 - 영화감독 숌

#### 요약

- 종말의 숫자란 어떤 수에 6이 적어도 3개 이상 연속으로 들어가는 수를 말한다.
- 즉, 666, 1666, 2666, 3666 … 은 종말의 숫자이다.
- 이때, N번째 종말의 숫자를 구하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

• N의 범위는 1 <= N <= 10,000 이다.

- 666 앞과 뒤에 숫자를 계속 붙이고, 정렬해볼까?
- → 충분히 가능. 다른 방법은 없을까?





#### ✓ Silver 5 - 영화감독 숌

#### 요약

- 종말의 숫자란 어떤 수에 6이 적어도 3개 이상 연속으로 들어가는 수를 말한다.
- 즉, 666, 1666, 2666, 3666 … 은 종말의 숫자이다.
- 이때, N번째 종말의 숫자를 구하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

• N의 범위는 1 <= N <= 10,000 이다.

- 666 앞과 뒤에 숫자를 계속 붙이고, 정렬해볼까?
- → 충분히 가능. 다른 방법은 없을까?
- 1부터 수를 계속 올리면서 666 있는지 판단 하는 건?
- --- 10000번째 종말의 숫자는 6,669,999 보다 작음. (Why? 6,660,000 ~ 6,669,999: 1만개)
- → 6,669,999 < 100,000,000 이므로, 충분히 루프를 돌려 해결할 수 있음.
- 다른 풀이가 있을 수 있지만,
  - 완전탐색 풀이가 더 간단한 경우가 많음.
  - 시험장에서 다른 풀이가 떠오르지 않을 수 있음.
- 완전탐색을 먼저 떠올려 보는 것이 유리하다!





#### ✓ Silver 5 - 영화감독 숌

#### 요약

- 종말의 숫자란 어떤 수에 6이 적어도 3개 이상 연속으로 들어가는 수를 말한다.
- 즉, 666, 1666, 2666, 3666 … 은 종말의 숫자이다.
- 이때, N번째 종말의 숫자를 구하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

• N의 범위는 1 <= N <= 10,000 이다.

- 666 앞과 뒤에 숫자를 계속 붙이고, 정렬해볼까?
- → 충분히 가능. 다른 방법은 없을까?
- 1부터 수를 계속 올리면서 666 있는지 판단 하는 건?
- --- 10000번째 종말의 숫자는 6,669,999 보다 작음. (Why? 6,660,000 ~ 6,669,999: 1만개)
- → 6,669,999 < 100,000,000 이므로, 충분히 루프를 돌려 해결할 수 있음.
- 다른 풀이가 있을 수 있지만,
  - 완전탐색 풀이가 더 간단한 경우가 많음.
  - 시험장에서 다른 풀이가 떠오르지 않을 수 있음.
- → 완전탐색을 먼저 떠올려 보는 것이 유리하다!



### 코드가 엄청 짧아지네?



Silver 5 - 영화감독 숌 (#1436)

```
N = int(input())
cnt = 0
idx = 0
while cnt != N:
    idx += 1
    if '666' in str(idx):
        cnt += 1
print(idx)
```





Silver 5 - 영화감독 숌 (#1436)

```
N = int(input())
cnt = 0
idx = 0

while cnt != N:
    idx += 1
    if '666' in str(idx):
        cnt += 1

print(idx)
```

떠올릴 수 있는 <mark>가장 쉬운 방법</mark>이기 때문에, 문제를 풀 때 가장 먼저 고민해야 하는 방법!



#### 난이도를 살짝 올렸습니다.



# 요약

- N + 1번째 날 퇴사를 하기 위해 N일 동안 최대한 많은 상담을 하려고 한다.
- 1~N일 까지 매일 상담 스케쥴이 있는데, 각각의 상담은 상담을 완료하는데 걸리는 시간 T,와 보수 P,가 존재한다.
- 상담을 적절히 했을 때, 얻을 수 있는 최대 수익을 구하는 프로그램을 작성하시오.

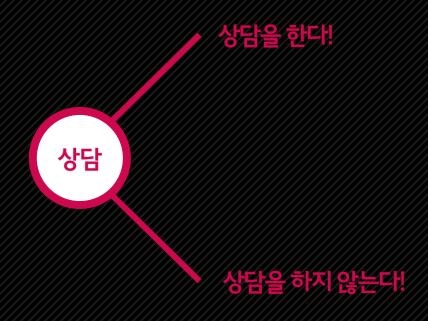
# 제약조건

- 퇴사까지 남은 날은 1 <= N <= 15 이다.
- 시간 T<sub>i</sub>와 P<sub>i</sub>의 범위는 각각 1 <= T<sub>i</sub> <= 5, 1 <= P<sub>i</sub> <= 1,000 이다.





/<> Silver 4 - 퇴사 (#14501)





물론…

/<> Silver 4 - 퇴사 (#14501)





# 모든 T<sub>i</sub>가 1이라면?

/ Silver 4 - 퇴사 (#14501)



### 재귀함수 써보기



/<> Silver 4 - 퇴사 (#14501)

def sol(day, remain, money):

어떤 경우에 상담을 종료해야 할까?

#### 재귀함수 써보기



/ Silver 4 - 퇴사 (#14501)

```
def sol(day, remain, money):
   if day == N:
     return money
```

- 어떤 경우에 상담을 종료해야 할까?
- → 현재 날짜가 N이 되는 순간!





### / Silver 4 - 퇴사 (#14501)

```
def sol(day, remain, money):
    if day == N:
        if remain > 0:
            return 0
        return money
```

- 어떤 경우에 상담을 종료해야 할까?
- → 현재 날짜가 N이 되는 순간!
- → 단, 마지막 날에도 상담이 남아 있으면 안 됨!





#### /◇ Silver 4 - 토사 (#14501)

```
def sol(day, remain, money):
    if day == N:
        if remain > 0:
            return 0
        return money
```

- 어떤 경우에 상담을 종료해야 할까?
- → 현재 날짜가 N이 되는 순간!
- ── 단, 마지막 날에도 상담이 남아 있으면 안 됨!

각각의 날짜에, 우리가 취할 수 있는 선택지는?





#### Silver 4 - 퇴사 (#14501)

```
def sol(day, remain, money):
    if day == N:
        if remain > 0:
            return 0
        return money
    result = sol(day + 1, remain - 1, money) # 상담을 하지 않을 경우
    result = max(result, sol(day + 1, cnsl[day][0] - 1, money + cnsl[day][1]))
# 상담을 받는다
    return result
```

● 어떤 경우에 상담을 종료해야 할까?

● 각각의 날짜에, 우리가 취할 수 있는 선택지는?

- → 현재 날짜가 N이 되는 순간!
- 단, 마지막 날에도 상담이 남아 있으면 안 됨!

→ 오늘의 상담을 받거나, 받지 않을 수 있음.





#### Silver 4 - 토사 (#14501)

```
def sol(day, remain, money):
    if day == N:
        if remain > 0:
            return 0
        return money
    result = sol(day + 1, remain - 1, money) # 상담을 하지 않을 경우
    if remain <= 0: # 만약 현재 아무 상담도 하지 않는다면
        result = max(result, sol(day + 1, cnsl[day][0] - 1, money + cnsl[day][1]))
    # 상담을 받는다
    return result
```

- 어떤 경우에 상담을 종료해야 할까?
- → 현재 날짜가 N이 되는 순간!
- 단, 마지막 날에도 상담이 남아 있으면 안 됨!

- 각각의 날짜에, 우리가 취할 수 있는 선택지는?
- 만약 이미 진행하고 있는 상담이 있다면, 아무것도 불가능.
- → 아니라면, 오늘의 상담을 받거나, 받지 않을 수 있음.



### 복잡해보이지만… 엄청 단순합니다.



/<> Silver 3 - 마인크래프트 (#18111)

# 요약

- 마인크래프트는 1\*1\*1 크기의 블록들로 이루어진 세계에서 땅을 파거나 집을 지을 수 있는 게임이다.
- 게임 상에서 특정 구간의 땅을 평평하게 하는 작업을 하려고 한다.
- 블록을 하나 제거하는데 1초, 인벤토리에서 블록을 하나 꺼내 설치하는데 2초가 걸린다.
- 각각의 땅의 높이와 인벤토리 내 블록의 수가 주어질 때, 땅을 고르는데 걸리는 최소 시간을 구하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

- 땅의 가로와 세로의 길이는 1 <= N, M <= 500 이다.
- 인벤토리 내 블록의 수의 범위는 0 <= B <= 6.4 \* 107 이다.
- 땅의 높이의 범위는 1 <= H <= 256 이다.





Silver 3 - 마인크래프트 (#18111)

• 각각의 땅의 높이와 인벤토리 내 블록의 수가 주어질 때, 땅을 고르는데 걸리는 최소 시간을 구하는 프로그램을 작성하시오.

#### 그래서 우리가 구해야하는게 뭔데?



/ Silver 3 - 마인크래프트 (#18111)

• 각각의 땅의 높이와 인벤토리 내 블록의 수가 주어질 때, 땅을 고르는데 걸리는 최소 시간을 구하는 프로그램을 작성하시오.



특정 높이가 정해지면, 최소 시간이 나오겠지…





/ Silver 3 - 마인크래프트 (#18111)

• 각각의 땅의 높이와 인벤토리 내 블록의 수가 주어질 때, 땅을 고르는데 걸리는 최소 시간을 구하는 프로그램을 작성하시오.



특정 높이가 정해지면, 최소 시간이 나오겠지…



높이는 1 ~ 256이니까, 그냥 다 서도하면 해결…

## 그래서 우리가 구해야하는게 뭔데?



Silver 3 - 마인크래프트 (#18111)

• 각각의 땅의 높이와 인벤토리 내 블록의 수가 주어질 때, 땅을 고르는데 걸리는 최소 시간을 구하는 프로그램을 작성하시오.



특정 높이가 정해지면, 최소 시간이 나오겠지…



높이는 1 ~ 256이니까, 그냥 다 서도하면 해결···

고려해야 할 것과 구해야 할 것이 많다면, <mark>일부 변수를 고정</mark>해 버리는 것도 좋다!





#### **Backtracking**

- 완전탐색처럼 모든 경우를 탐색하나, 중간 중간에 조건에 맞지 않는 케이스를 가지치기 하여 탐색 시간을 줄이는 기법.
- 일반적으로 완전탐색에 비해 시간적으로 효율적임.
- 탐색 중 조건에 맞지 않는 경우 이전 과정으로 돌아가야 하기 때문에, <mark>재귀를 사용하는 경우가 많음</mark>.
- 조건을 어떻게 설정하고, 틀렸을 시 어떤 시점으로 돌아가야 할지 설계를 잘 해야 함.





요약

• 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 <mark>중복없이 M개를 고른 수열을 모두</mark> 구하는 프로그램을 작성하시오.

제약조건

• N과 M의 범위는 1 <= M <= N <= 8 이다.

#### 문제를 한 번 봅시다…



/<> Silver 3 - N과 M (1)

요약

• 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 중복없이 M기를 고른 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.

제약조건

• N과 M의 범위는 1 <= M <= N <= 8 이다.

- 어떤 제약 조건이 있을까?
- → 수열 내부에는 <mark>중복이 있으면 안된</mark>다.
- → 수열 크기는 M이어야 한다.

#### 문제를 한 번 봅시다…



//> Silver 3 - N과 M (1)

요약

• 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 중복없이 M개를 고른 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.

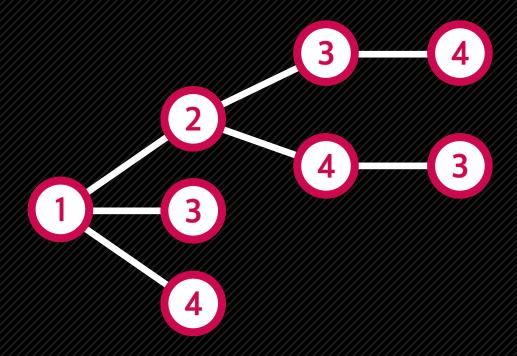
제약조건

• N과 M의 범위는 1 <= M <= N <= 8 이다.

- 어떤 제약 조건이 있을까?
- 수열 내부에는 중복이 있으면 안된다.
- → 수열 크기는 M이어야 한다.
- 재귀함수를 설계 해보자.
- → 각수를 넣으려고 할때, 이미 수열내에 있으면 스킵.
- → 수열 크기가 M이 되면 리턴.

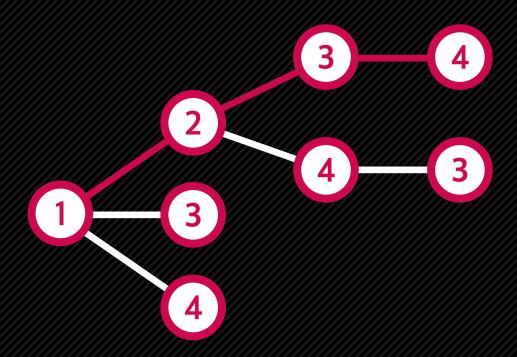






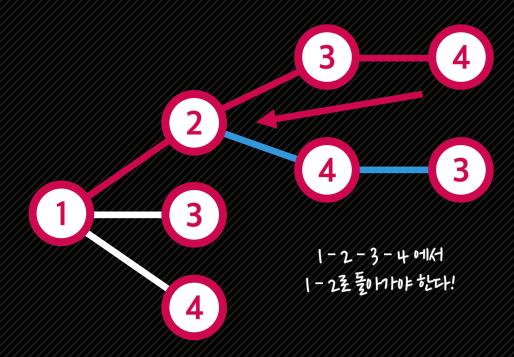




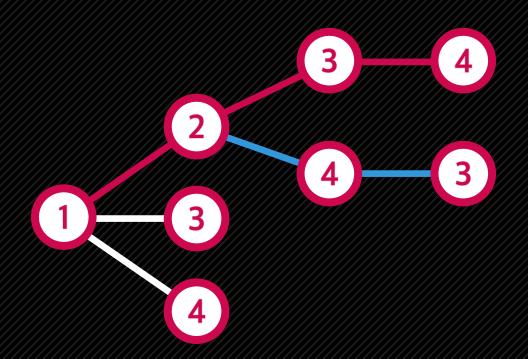






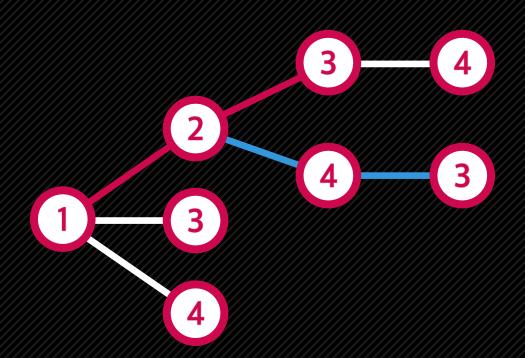






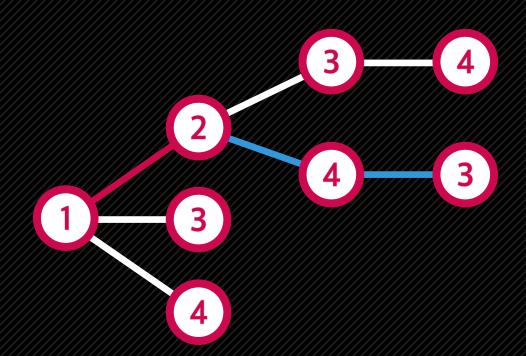
```
def solve():
    if len(_list) == M:
        print(*_list)
        return
    for i in range(1, N + 1):
        if i not in _list:
            _list.append(i)
            solve()
            _list.pop()
```





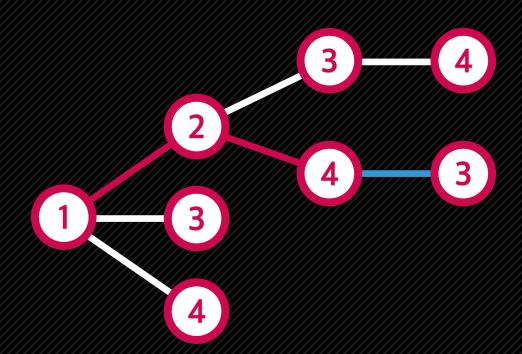
```
def solve():
    if len(_list) == M:
        print(*_list)
        return
    for i in range(1, N + 1):
        if i not in _list:
            _list.append(i)
            solve()
            _list.pop()
```





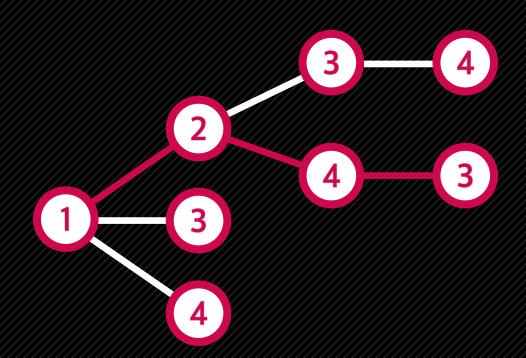
```
def solve():
    if len(_list) == M:
        print(*_list)
        return
    for i in range(1, N + 1):
        if i not in _list:
            _list.append(i)
            solve()
            _list.pop()
```





```
def solve():
    if len(_list) == M:
        print(*_list)
        return
    for i in range(1, N + 1):
        if i not in _list:
        _list.append(i)
        solve()
        _list.pop()
```





```
def solve():
    if len(_list) == M:
        print(*_list)
        return
    for i in range(1, N + 1):
        if i not in _list:
            _list.append(i)
            solve()
            _list.pop()
```





//> Silver 3 - N과 M (2) (#15650)

# 요약

- 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 <mark>중복없이 M개를 고른 수열을 모두</mark> 구하는 프로그램을 작성하시오.
- 단, 수열은 <mark>오름차순</mark>이다.

# 제약조건

• N과 M의 범위는 1 <= M <= N <= 8 이다.

#### 1과 무슨 차이가 있을까?



#### 접근

- 어떤 제약 조건이 있을까?
- 수열 내부에는 중복이 있으면 안된다.
- 수열 크기는 M이어야 한다.
- 재귀함수를 설계 해보자.
- → 각 수를 넣으려고 할 때, 이미 수열 내에 있으면 스킵.
- → 수열 크기가 M이 되면 리턴

단, 수열은 <mark>오름차순</mark>이다.

#### 1과 무슨 차이가 있을까?



## 접근

- 어떤 제약 조건이 있을까?
- 수열 내부에는 중복이 있으면 안된다.
- 수열 크기는 M이어야 한다.
- 재귀함수를 설계 해보자.
- → 각수를 넣으려고 할 때, 이미 수열 내에 있으면 스킵.
- → 수열 크기가 M이 되면 리턴.

단, 수열은 <mark>오름차순</mark>이다.

- 오름차순은 어떻게 걸러낼까?
- → 마지막 원소를 확인하여(해당 값 + 1) 부터 반복문 수행



## 그런데 이렇게 하면 피 본다…

```
for i in range(_list[-1] + 1, N + 1):
    _list.append(i)
    solve()
    _list.pop()
```

洲望에 아무것도 없으면 어젯테고 그래…



## "최초"나 "마지막"을 고려하는 습관을 들이자.

#### start\_num = \_list[-1] if len(\_list) else 0

```
for i in range(_list[-1] + 1, N + 1):
    _list.append(i)
    solve()
    _list.pop()
```

动的全球管型型型的扩射。









✓ Gold 5 (Level 3) - N-Queen



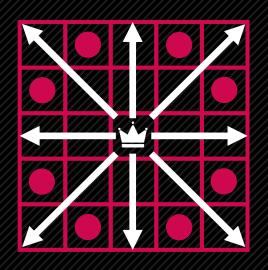
• N \* N 인 체스판 위에 퀸 N개가 서로 공격할 수 없게 놓는 경우의 수를 구하는 프로그램을 작성하시오.



• N의 범위는 1 < N <= 15 이다.



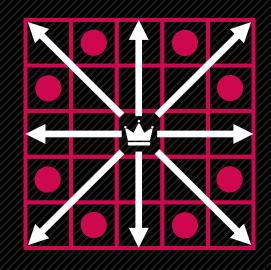




● 퀸이 놓이면, 가로, 세로, 대각선에 위치한 곳엔 말을 둘 수 없다.



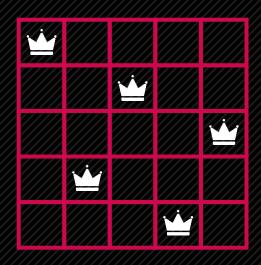




● 퀸이 놓이면, 가로, 세로, 대각선에 위치한 곳엔 말을 둘 수 없다.

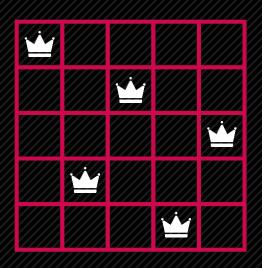
- 완전탐색은 어떨까?
- → <sub>255</sub>C<sub>15</sub> > 10<sup>30</sup>. 택도 없다!
- 가지치기 할 방법은 없을까?
- 어차피 각각 가로와 세로에는 1개만 들어감.





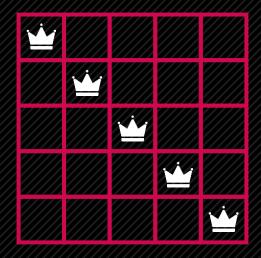
어차피 각각 가로와 세로에는 1개만 들어감.



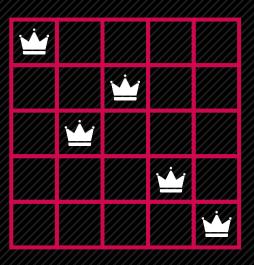


- 어차피 각각 가로와 세로에는 1개만 들어감.
- → 그렇다면··· 각 세로줄 마다 몇 번째 칸에 퀸이 있는지 숫자로 표현 해볼까?





1, 2, 3, 4, 5



1, 3, 2, 4, 5



✓ Silver 3 - N과 M (1)



• 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 중복없이 M개를 고른 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

• N과 M의 범위는 1<= M <= N <= 8 이다.

1, 2, 3, 4, 5

1, 3, 2, 4, 5



✓ Silver 3 - N과 M (1)



• 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 중복없이 M개를 고른 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

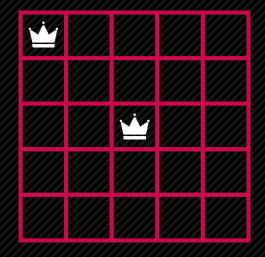
• N과 M의 범위는 1<= M <= N <= 8 이다.

1, 2, 3, 4, 5

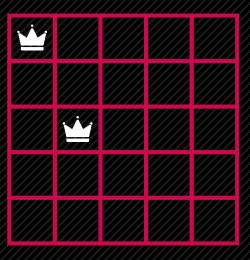
그렇다면, 대각선을 체크하는 방법은 무엇이 있을까?

1, 3, 2, 4, 5



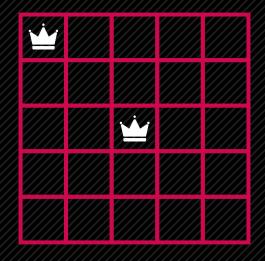


대각선으로 만나는 경우

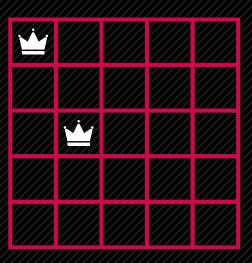


대각선으로 만나지 않는 경우



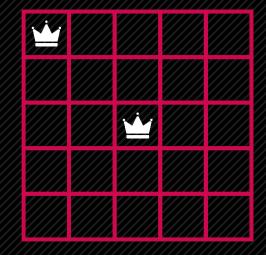


대각선으로 만나는 경우 가로 좌표 <mark>2칸</mark>, 세로 좌표 <mark>2칸</mark> 차이

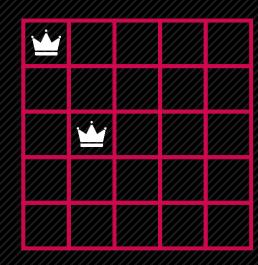


대각선으로 만나지 않는 경우 가로 좌표 <mark>2칸</mark>, 세로 좌표 <mark>1칸</mark> 차이





if abs(num[i] - num[j]) == j - i



대각선으로 만나는 경우 가로 좌표 <mark>2칸</mark>, 세로 좌표 <mark>2칸</mark> 차이 대각선으로 만나지 않는 경우 가로 좌표 <mark>2칸</mark>, 세로 좌표 <mark>1칸</mark> 차이









- 530, 321 처럼, 음이 아닌 정수가 가장 큰 자릿수부터 작은 자릿수까지 감소한다면, 그 수는 감소하는 수 라고 한다.
- N번째 감소하는 수를 출력하는 프로그램을 작성하시오.



• N의 범위는 0 <= N <= 1,000,000 이다.





Q. 가장 큰 감소하는 수는?





Q. 가장 큰 감소하는 수는?

A. 9876543210





✓ Silver 3 - N과 M (2)

# 요약

- 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 중복없이 M개를 고른 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.
- 단, 수열은 오름차순이다.

# 제약조건

• N과 M의 범위는 1<= M <= N <= 8 이다.





✓ Silver 3 - N과 M (2)

# 요약

- 자연수 N과 M이 주어졌을 때, 1부터 N까지 자연수 중 중복없이 M개를 고른 수열을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.
- 단, 수열은 오름차순이다.

# 제약조건

• N과 M의 범위는 1<= M <= N <= 8 이다.

0부터 9개기 자연수 중 중복했이 M개를 고른 "내된사순"수열이되는?





/<> Silver 3 - N과 M (1) (#15649)

//> Silver 3 - N과 M (2) (#15650)

Gold 5 - 감소하는 수 (#1038)

어댐은 문제의 아이디어는 결국 쉬운 문제의 아이디어에서 확장할 수 있다!

## 익숙한 문제죠?



#### Silver 3 - 모든 순열 (#10974)



• N이 주어졌을 때, 1부터 N까지의 수로 이루어진 순열을 사전순으로 출력하는 프로그램을 작성하시오.



• N의 범위는 1 <= N <= 8 이다.



#### Itertools!

```
import itertools
iter = itertools.combinations('12345678', 5)
for data in iter:
    print(' '.join(map(str, data)))
```

- Iterable한 데이터들의 조합/순열/합성곱을 쉽게 구해주는 라이브러리.
- 모든 경우를 고려해야 하는 문제에서 상당히 유용하게 사용됨!



#### Itertools!

```
import itertools
                                                                                              Itertools 를 미리 import 하고 사용.
                                                                                                combinations: 주어진 데이터 중 M개를 뽑아
iter = itertools.combinations('1234', 2)
# 12 13 14 23 24 34
                                                                                                  가능한모든 <mark>조합</mark>리턴
for data in iter:
   print(' '.join(map(str, data)))
                                                                                                 permutations: 주어진 데이터 중 M개를 뽑아
iter = itertools.permutations('1234', 2)
                                                                                                  가능한모든 <mark>순열</mark> 리턴
# 12 13 14 21 23 24 31 32 34 41 42 43
for data in iter:
   print(*data)
                                                                                                 combinations with replacement
iter = itertools.combinations_with_replacement('1234', 2)
                                                                                                 주어진데이터 중 <mark>중복을 포함</mark>하여 M개를 뽑아
# 11 12 13 14 22 23 24 33 34 44
for data in iter:
                                                                                                  가능한 모든 조합 리턴
   x, y = data
   print(x, y)
                                                                                                 combinations_with_replacement
iter = itertools.product('1234', repeat=2)
                                                                                                  주어진데이터 목록의 Catesian Product 리턴
# 11 12 13 14 21 22 23 24 31 32 33 34 41 42 43 44
for data in iter:
   print('{} {}'.format(*data))
```





# 요약

- 짝수 인원 N명이 있을 때, N/2 명으로 구성된 두 팀을 만들려고 한다.
- I번째 사람과 J번째 사람이 같은 팀을 했을 시, 얻을 수 있는 능력치는 S<sub>J</sub> + S<sub>J</sub> (S<sub>J</sub> 와 S<sub>J</sub> 는 다를 수 있음.) 이다.
- 게임의 밸런스를 위해, 주어진 능력치를 기반으로 두 팀의 능력치의 합을 최소로 하려고 한다.
- 차이의 최솟값을 출력하는 프로그램을 작성하시오.

# 제약조건

- N의 범위는 1 <= N <= 20 이다.
- S<sub>II</sub>는 항상 0이며, S<sub>II</sub>의 범위는 1 <= S<sub>II</sub> <= 100 이다.







#### Itertools를 활용한 분할











```
for case in combinations(index, N // 2):
    team_1 = []
    team_2 = []
    for i in range(N):
        if i in case:
            team_1.append(i)
        else:
            team_2.append(i)
```





-	2	3	5	1	4
3	-	7	5	2	6
1	2	-	1	2	3
3	4	8	-	4	5
4	4	5	2	-	2
5	6	8	1	3	-

```
for case in combinations(index, N // 2):
    team_1 = []
    team_2 = []
    for i in range(N):
        if i in case:
            team_1.append(i)
        else:
            team_2.append(i)
```

일단 나눴으면, 각각의 능력치를 합쳐서 차이를 구해야 함!





-	2	3	5	1	4
3	-	7	5	2	6
1	2	-	1	2	3
3	4	8	-	4	5
4	4	5	2	-	2
5	6	8	1	3	-

```
point_1, point_2 = 0, 0

for i in range(len(team_1)):
    for j in range(i + 1, len(team_1)):
        point_1 += graph[team_1[i]][team_1[j]] + graph[team_1[j]][team_1[i]]

for i in range(len(team_2)):
    for j in range(i + 1, len(team_2)):
        point_2 += graph[team_2[i]][team_2[j]] + graph[team_2[j]][team_2[i]]

answer = min(answer, abs(point_1 - point_2))
```

일단 나눴으면, 각각의 능력치를 합쳐서 차이를 구해야 함!







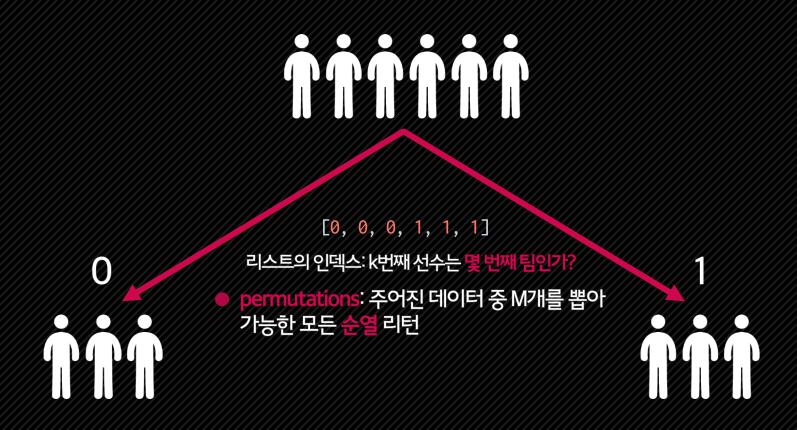






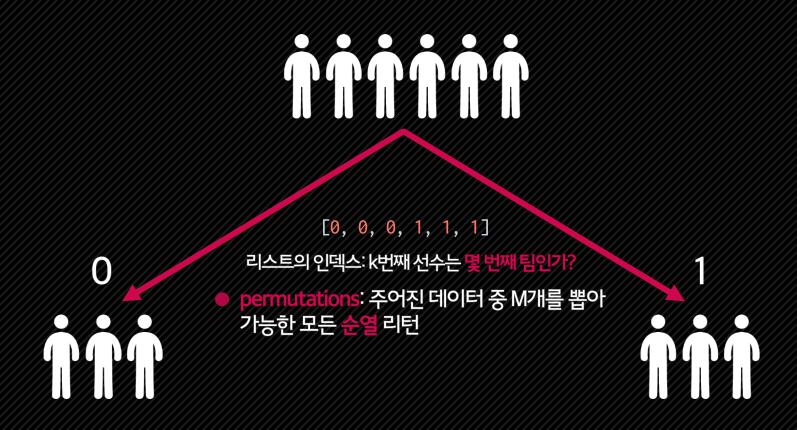














## 다른 방법?

```
for case in permutations([0] * (N // 2) + [1] * (N // 2), N):
    team_1 = []
    team_2 = []
    for i in range(N):
        if i in case:
            team_1.append(i)
    else:
        team_2.append(i)

그런데 이건 돌리면 시간초과…
    (N = 20 이기때문 => 20!)
```

#### 심화된 문제!



✓ Silver 1 - 연산자 끼워넣기 (삼성 SW 역량테스트 기출) (#14888)

# 요약

- N개의 수들이 주어지고, 수와 수 사이에 끼워 넣을 수 있는 N 1 개의 연산자가 주어진다.
- 수와 연산자가 주어졌을 때, 만들 수 있는 식의 결과가 최대인 것과 최소인 것을 구하는 프로그램을 작성하시오.

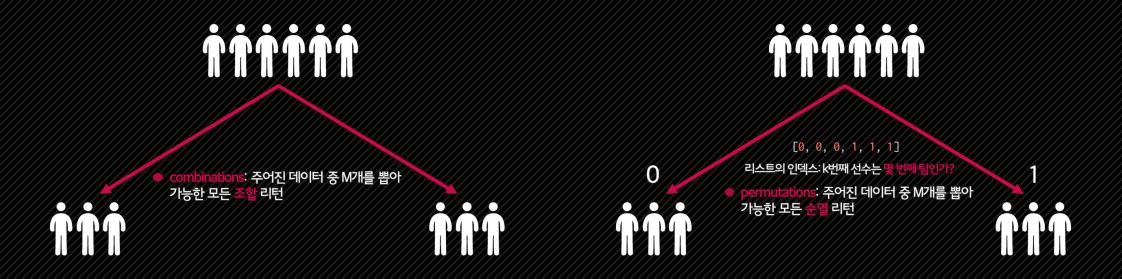
# 제약조건

- N의 범위는 2 <= N <= 11 이다.
- 각각의 수의 범위는 1 <= A <= 100 이다.

#### 심화된 문제!



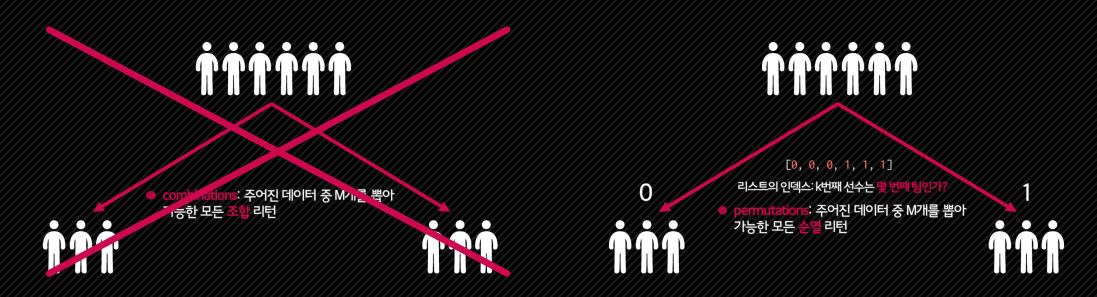
✓ Silver 1 - 연산자 끼워넣기 (삼성 SW 역량테스트 기출) (#14888)



#### 두번째 방법을 설명한 이유!



✓ Silver 1 - 연산자 끼워넣기 (삼성 SW 역량테스트 기출) (#14888)



가능한 연산자의 수는 4개이므로, 첫 방법을 사용할 수 없음!

</>;

Any question?