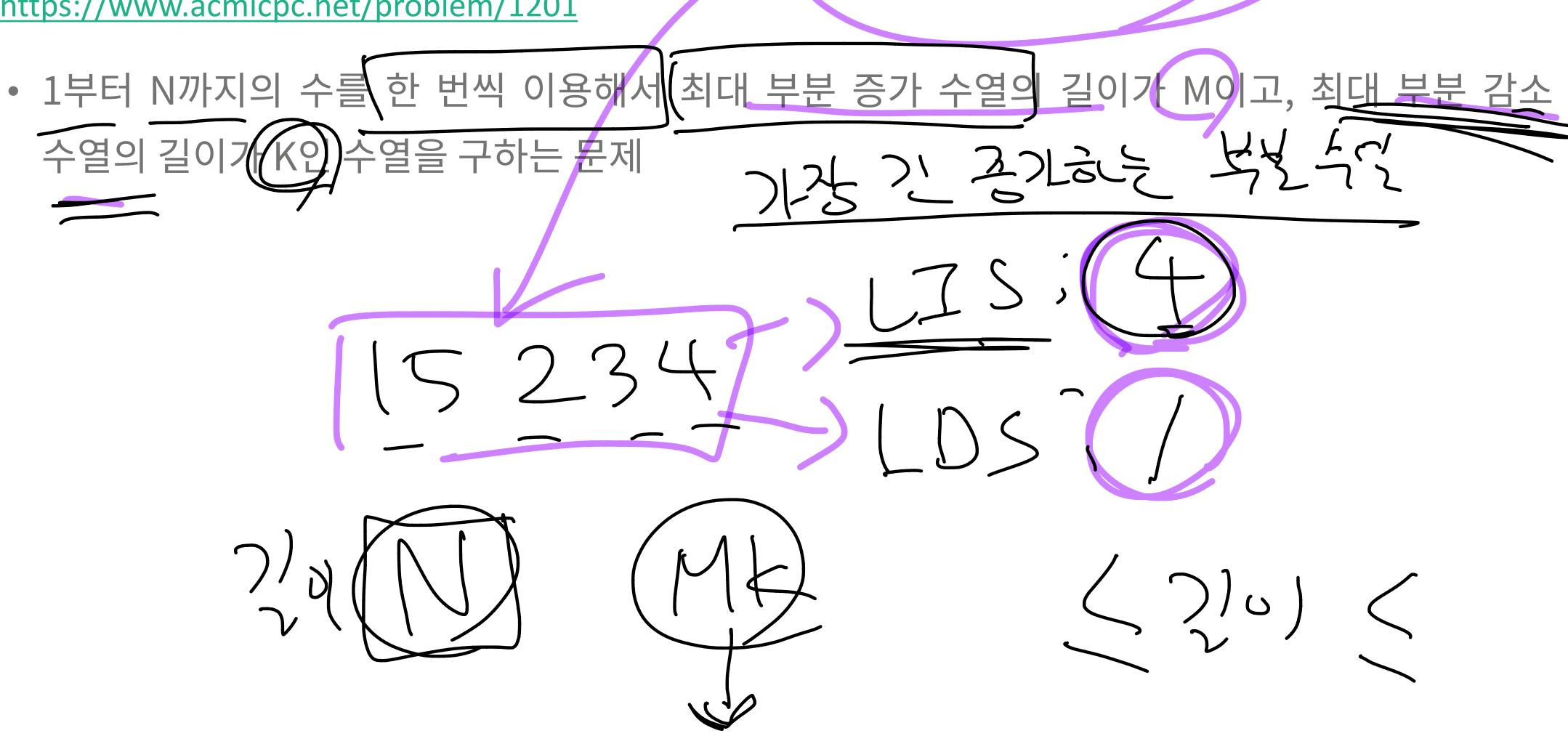
그리디알고리즘(도전)

최백준 choi@startlink.io





NMK

https://www.acmicpc.net/problem/1201

• 불가능한 경우 찾기

• 적어또 M개의 정수는 증가 수열에 포함되어야 하고

• 적어도 K개의 정수는 감소 수열에 포함되어야 한다

• 두 수열은 최대(정수 1개를 공유할 수 있기 때문에

• N ≥ M+K-1 이어야 한다

MTKICM



NMK

https://www.acmicpc.net/problem/1201

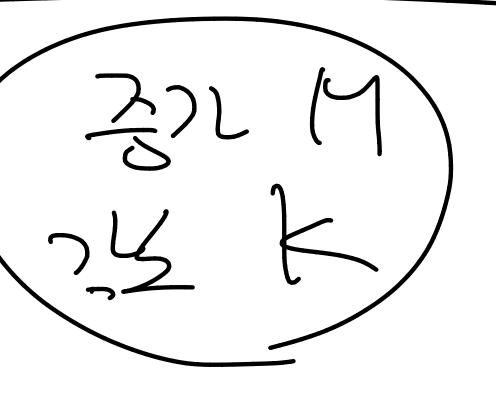
• 불가능한 경우 찾기

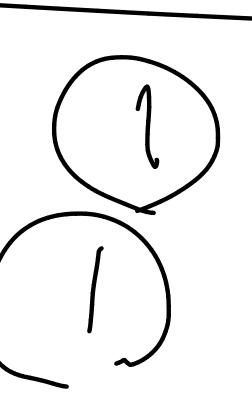


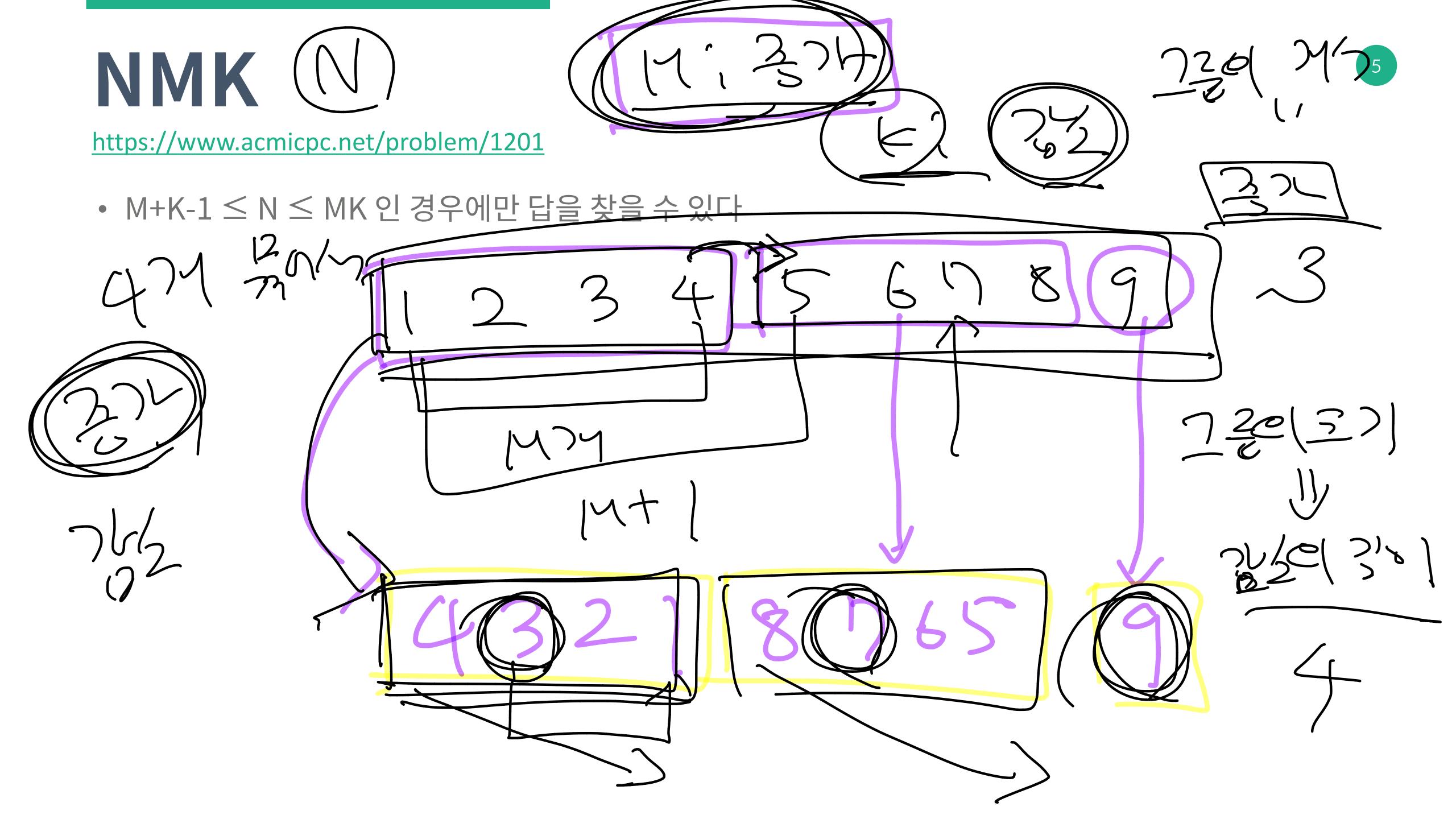
- N = MK+1인 경우에 길이가 M+1인 증가 수열이나 길이건 있다.
- 비둘기집 원리로 증명할 수 있음
- Erdős-Szekeres Theorem
- http://mathworld.wolfram.com/Erdos-SzekeresTheorem.html

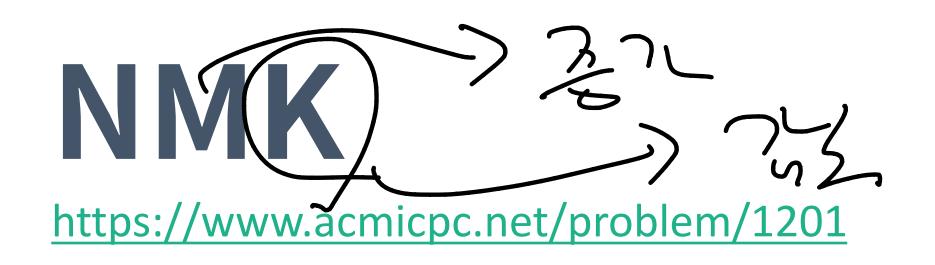


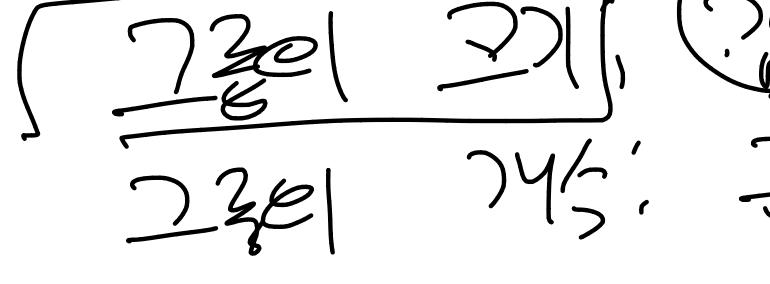
K+1엔 감소 수열을 반드시 만들 수

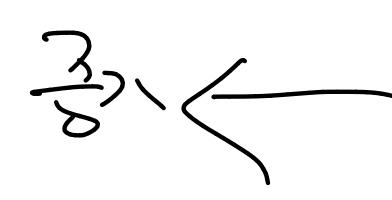












- 1. 1부터 N까지 수를 오름차순으로 적는다
- 2. 수를 M등분 한다. 이 때, 그룹에 들어있는 수는 K보다 작거나 같아야 하며, 적어도 한 그룹은 들어있는 수의 개수가 K이어야 한다
- 3. 각 그룹에 들어있는 수의 순서를 뒤집는다

(<u>-</u>

1995 Zuel 2301 1295 Zuel 2301 1292 2201 ZNI

NMK

https://www.acmicpc.net/problem/1201

M2 2

3

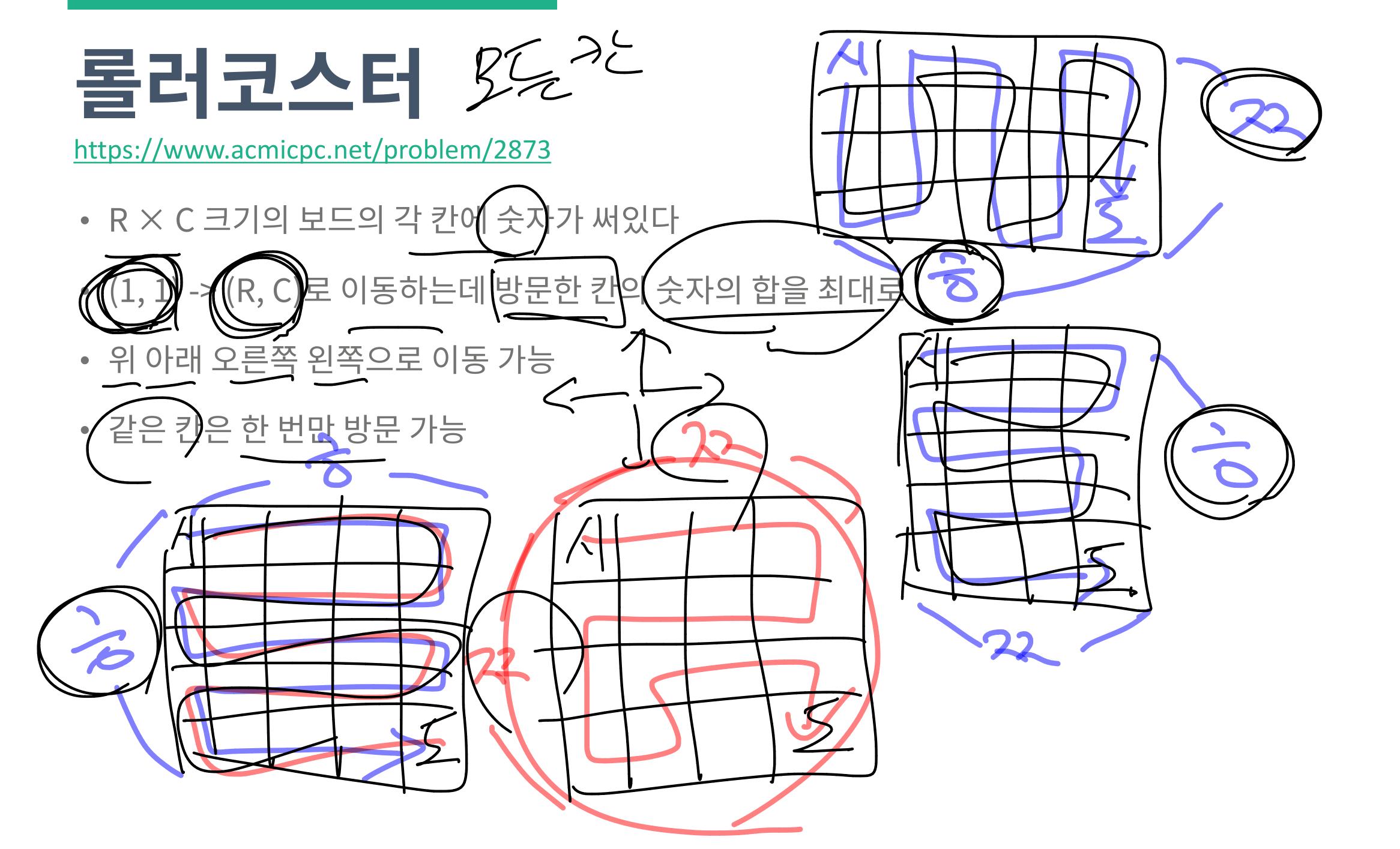
1.12345678910111213

- 사전 순으로 가장 앞서는 순열을 찾는 경우에는
- [1] [2] [5 4 3] [9 8 7 6] [13 12 11 10]
- 와 같이 나누어야 한다

NMK

https://www.acmicpc.net/problem/1201

• 소스: http://codeplus.codes/84c29b05c6cc445382658637f46a8622



https://www.acmicpc.net/problem/2873

• R 또는 C가 홀수면 모든 칸을 방문할 수 있음

https://www.acmicpc.net/problem/2873

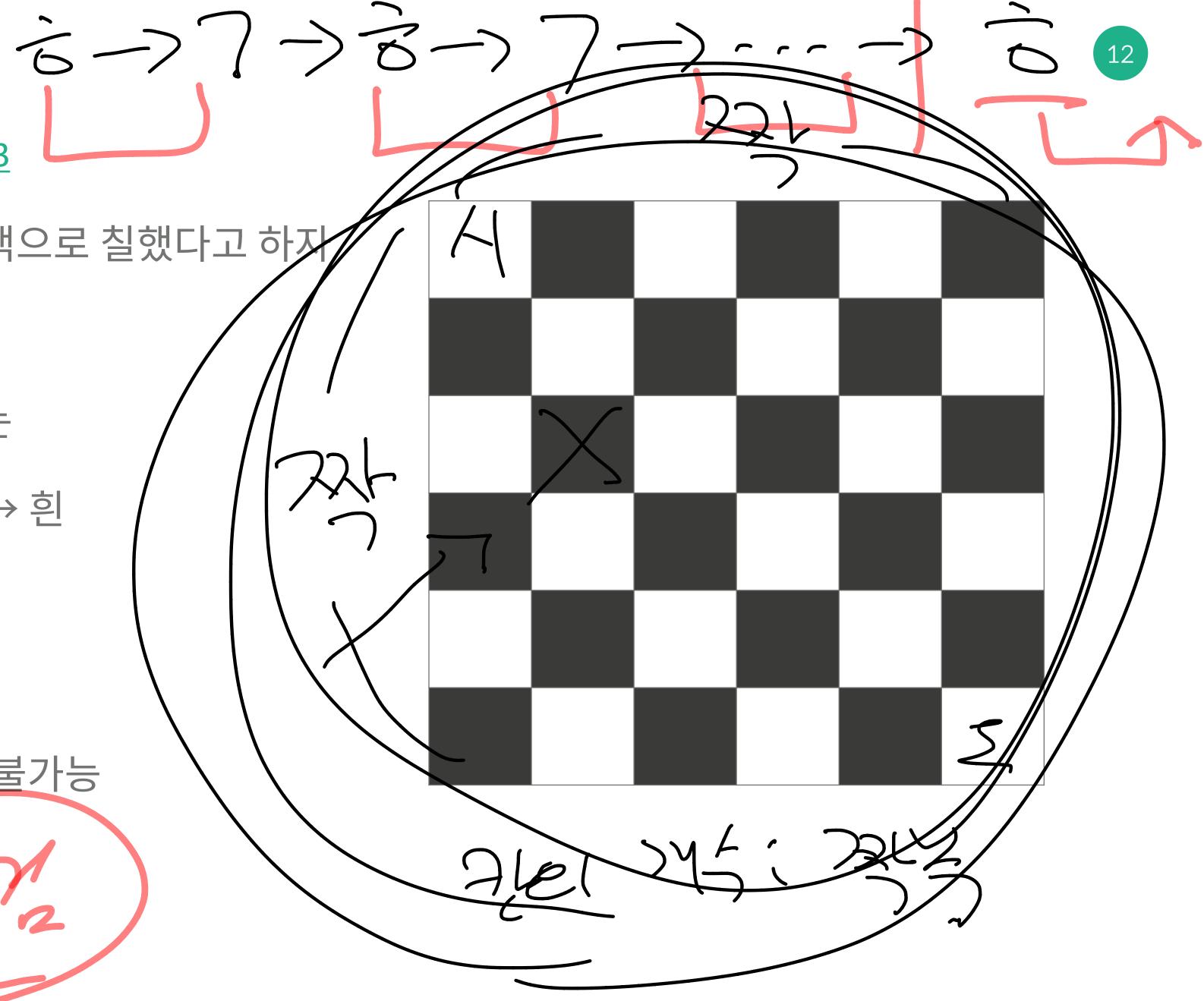
• R과 C가 모두 짝수면 모든 칸을 방문하는 것은 불가능

/............../2072

https://www.acmicpc.net/problem/2873

• 모든 칸을 체스판 처럼 검정과 흰색으로 칠했다고 하자

- (1, 1)과 (R, C)의 색은 흰색이다
- (1, 1)과 (R, C)로 가는 모든 경로는
- 흰 → 검 → 흰 → ··· → 흰 → 검 → 흰
- 방문한 칸은 흰>검이다.
- 방문하지 않은 칸 흰<검
- 따라서, 모든 칸을 방문하는 것이 불가능



- 흰 칸 한 칸을 방문하지 않는다면, 나머지 칸은 모두 방문 불가
- 검정 칸 한 칸을 방문하지 않으면, 나머지 칸을 모두 방문 가능

- 따라서, 방문하지 않을 검정 칸 하나를 선택해야 함
- 방문한 칸의 합의 최대를 구하는 문제이기 때문에, 가장 작은 값을 가지는 검정 칸을 선택!

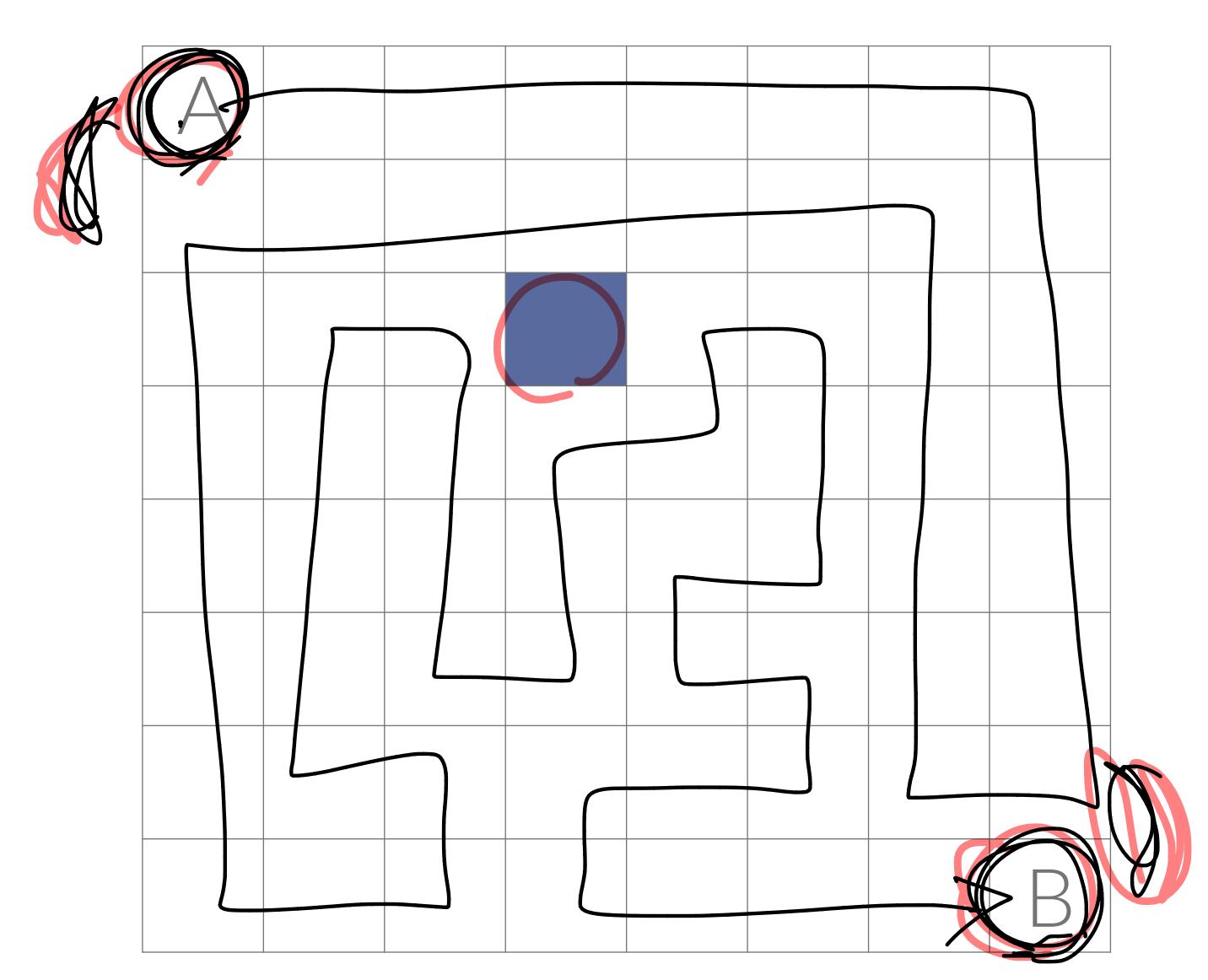
- 문제를 변형해서 풀기
- 두 사람이 (1, 1), (R, C)에 있고, 서로 만날때까지 이동하는 문제
- (1, 1)에 있는 사람을 A, (R, C)에 있는 사람을 B

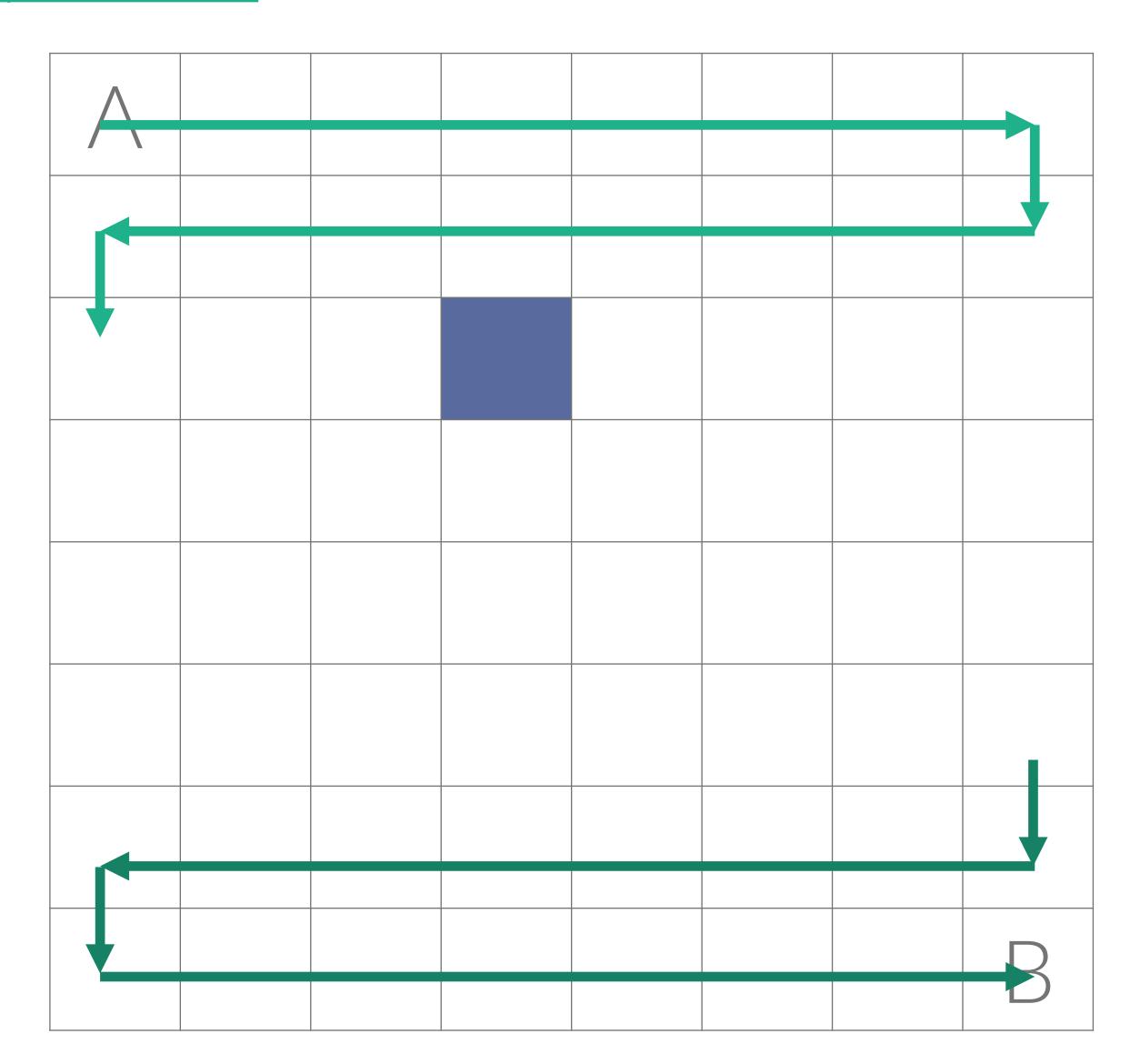
- 선택한 칸이 첫 두 행에 없다면
- A는 첫 행의 오른쪽으로 갔다가 아래로 한 칸 내려오고 두 번째 칸의 왼쪽으로 이동한 다음, 한 칸 아래로 내려온다
- 이렇게 되면, 위의 두 행을 무시하고 다시 문제를 풀 수 있다.

- 선택한 칸이 마지막 두 행에 없다면
- 위와 같은 식으로 B를 이동시켜
- 마지막 두 행을 무시하고 문제를 다시 풀 수 있다

- 이런식으로 하면, 행은 2개만 남게 되고
- 여기서부터는 열을 행과 같은 식으로 처리하면
- 결국 2×2 크기의 칸만 남게 된다

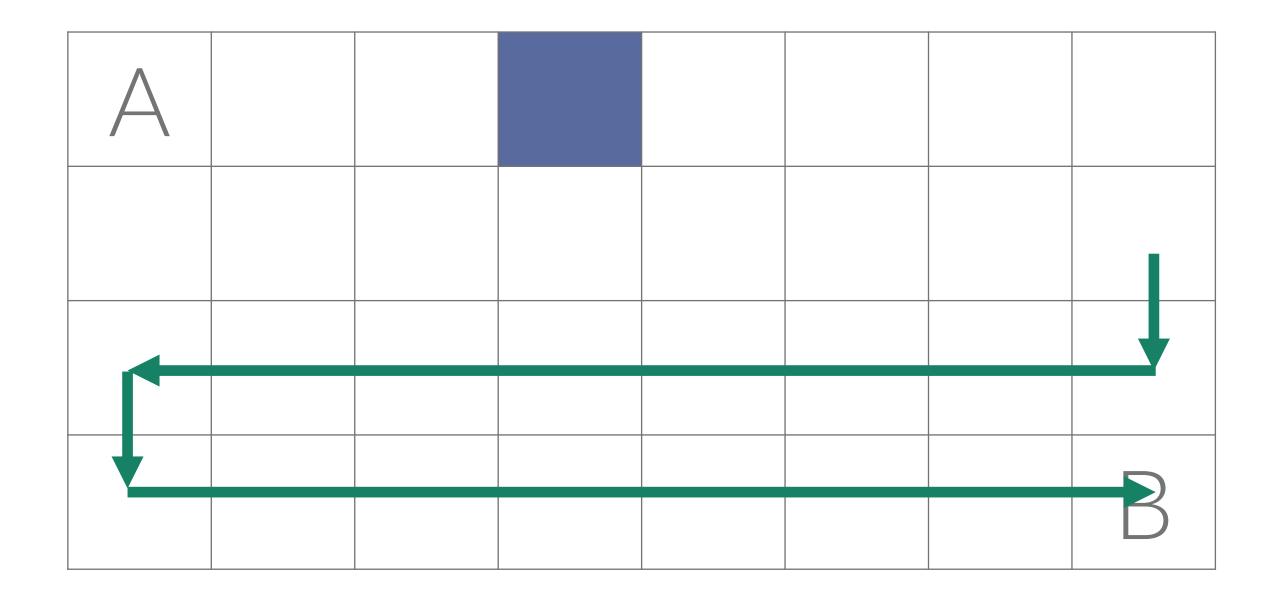
818

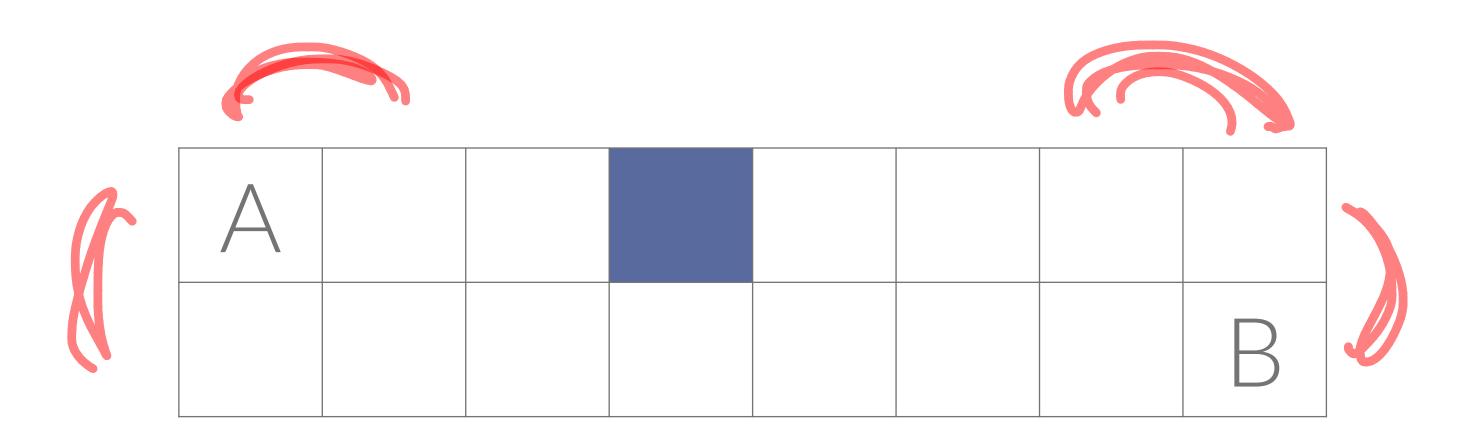


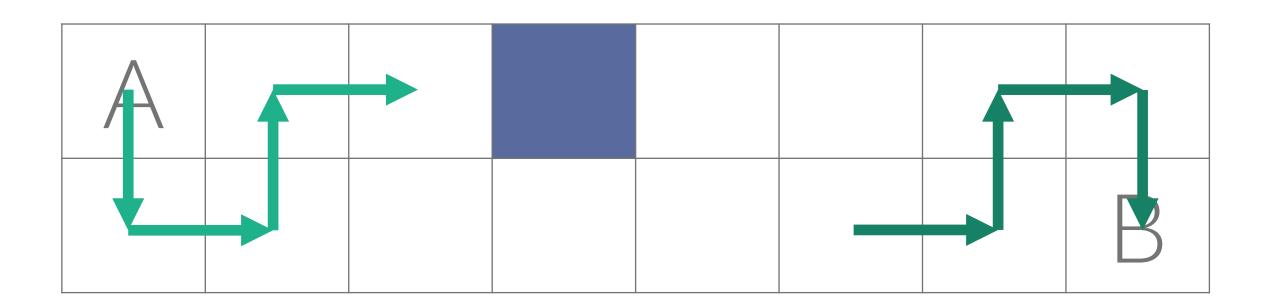


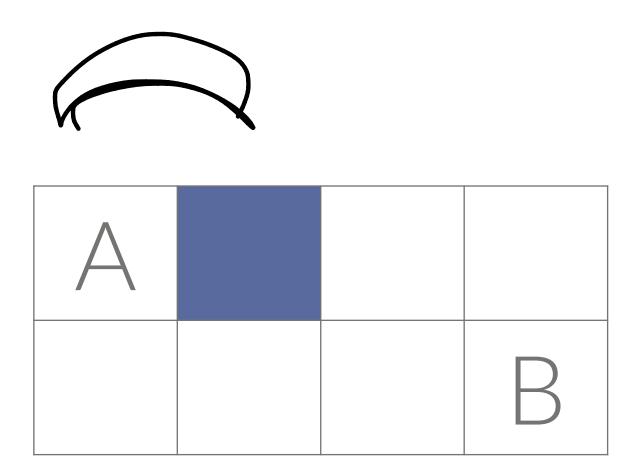
448

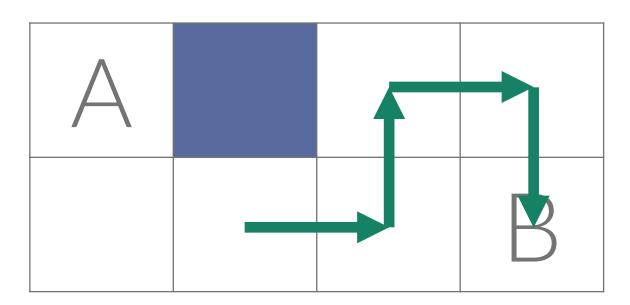
A					
				B	



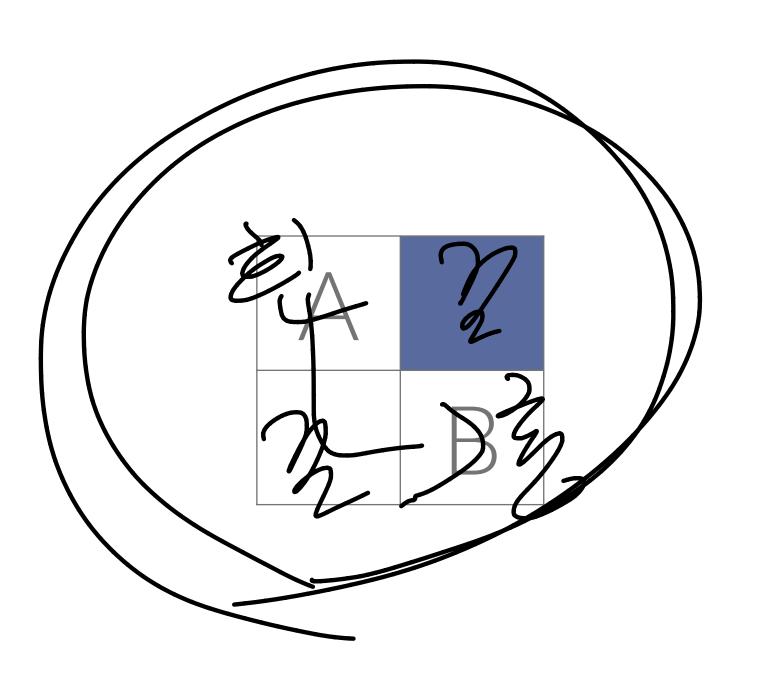


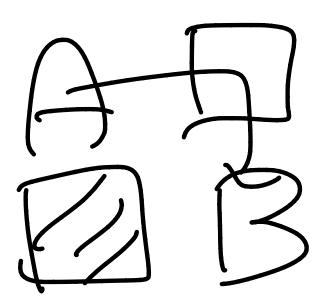


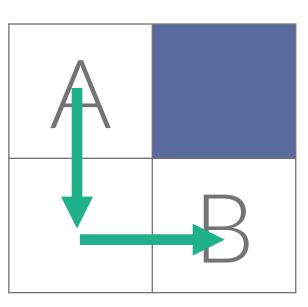










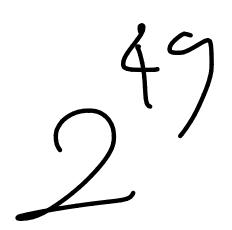


https://www.acmicpc.net/problem/2873

• 소스: http://codeplus.codes/cbf062261c29485a9fb6e5a47ce0a115

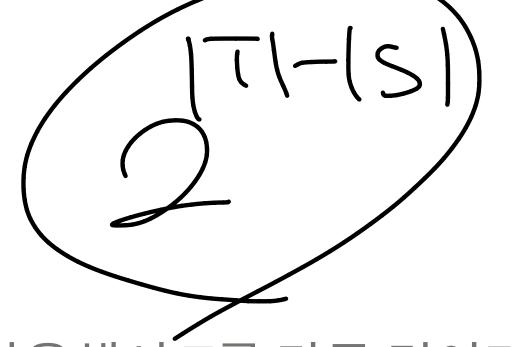


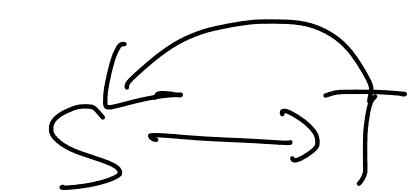
- S를 T로 바꾸는 문제
- 가능한 연산
- 문자열의 뒤에 A를 추기한다
- 문자열을 뒤에 B를 추가하고 문자열을 뒤집는다
- $1 \le S9 20 \le 49, 2 \le T9 20 \le 50, S9 20 < T9 20$
- S = "A", T = "BABA", 정답: 1
- S = "A", T = "ABBA", 정답: 0



ASPB2

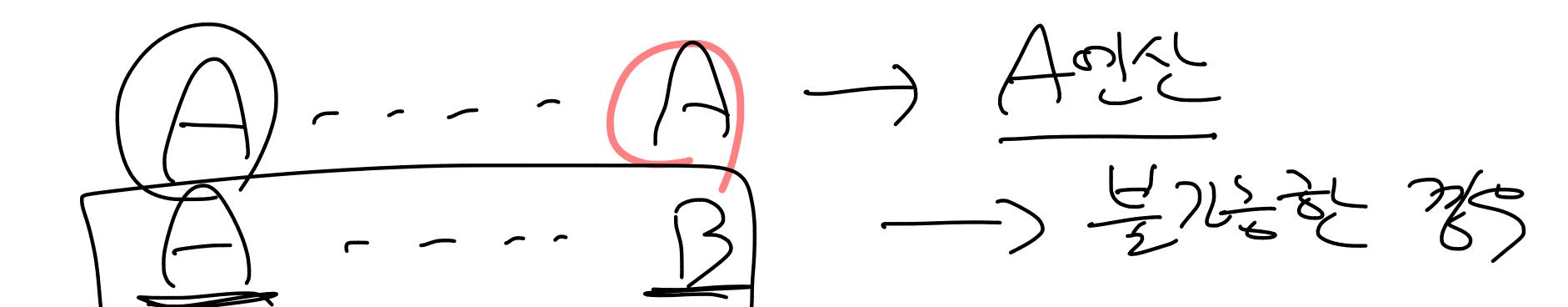
https://www.acmicpc.net/problem/12919



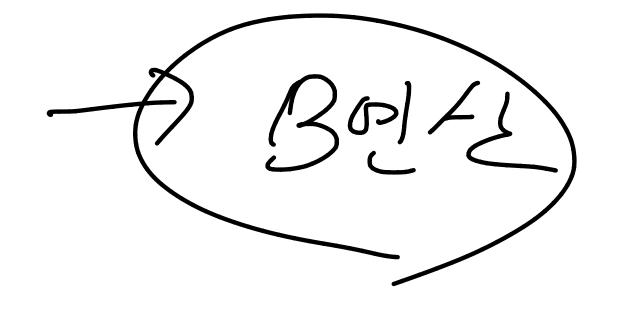


• T의 마지막 문자가 A라면, A연산을 사용해서 T를 만든 것이다.

• T의 첫 문자가 B라면, B연산을 사용해서 T를 만든 것이다.

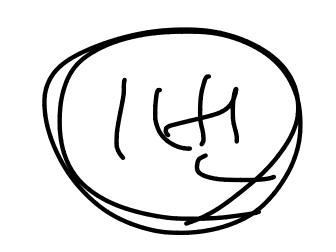


B . - - . . B



https://www.acmicpc.net/problem/12919

• T의 첫 문자가 B이고 마지막 문자가 A이면, 두 경우 모두 조사하면 된다.



https://www.acmicpc.net/problem/12919

• T의 첫 문자가 B이고 마지막 문자가 A이면, 두 경우 모두 조사하면 된다.

M-1SM=M

• BX..........YA 인 경우

• A연산을 되돌리면 BX.....

. . Y가 된다.

2

• Y가 A인 경우 대시 두 경우 모두 좌사해야 하고, B인 경우 B연산을 되돌리는 경우이다.

B연산을 되돌리면 A¥ X가 된다.

• X가 A이면 A연산을 되돌리는 경우이고, B인 경우는 불가능한 경우이다.



- 두 방법으로 나누어지는 경우가 총 N-1번 있다.
- 모든 단계에서 문자열의 길이가 1씩 감소하기 때문에, 총 가능한 (S, T)의 조합은 N^2 개가 있다.
- 문자열의 연산은 O(N)이기 때문에, 시간 복잡도는 O(N³)이다.

https://www.acmicpc.net/problem/12919

• 소스: http://codeplus.codes/5413177201c1464d8eb46df3ffecf61e