

8/19 - 2

최백준 [choi@startlink.io](mailto:choi@startlink.io)



# 로마 숫자 만들기

<https://www.acmicpc.net/problem/16922>

2

$(II) = 4$   
 $\Rightarrow 6$

- 로마 숫자는 I, V, X, L을 사용한다. 각각의 값은 1, 5, 10, 50
- 로마 숫자를 N개 사용해서 만들 수 있는 서로 다른 수의 개수를 구하는 문제 ( $N \leq 20$ )
- $N = 1$ 인 경우 답은 4
- $N = 2$ 인 경우 답은 10 (2, 6, 10, 11, 15, 20, 51, 55, 60, 100)

$4^N$

$\frac{(4)^1}{1}$   $\frac{(4)}{2}$   $\frac{-}{3}$   $\frac{-}{4}$  ...  $\frac{(4)}{N}$

# 로마 숫자 만들기

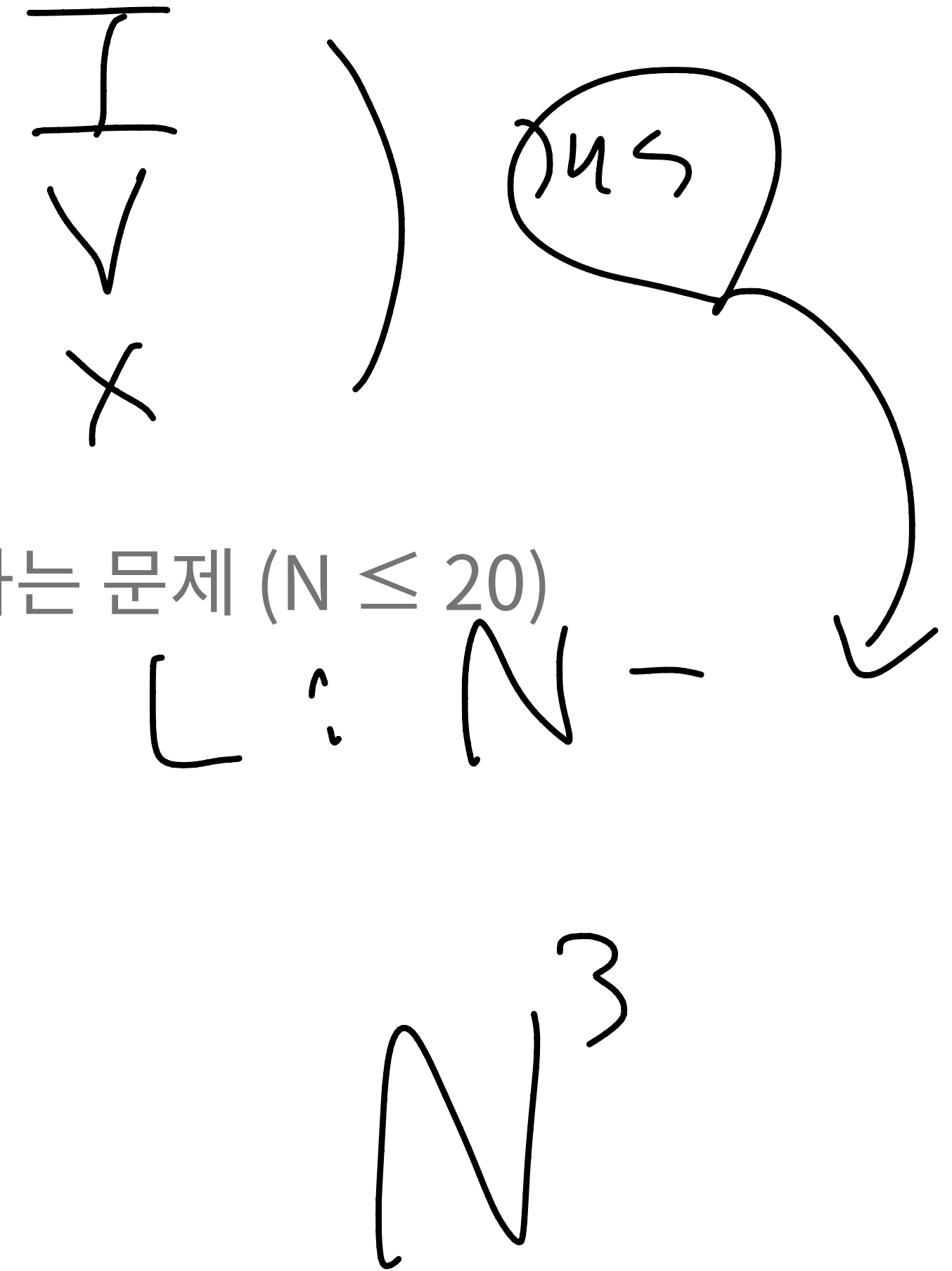
<https://www.acmicpc.net/problem/16922>

- 로마 숫자는 I, V, X, L을 사용한다. 각각의 값은 1, 5, 10, 50
- 로마 숫자를 N개 사용해서 만들 수 있는 서로 다른 수의 개수를 구하는 문제 ( $N \leq 20$ )
- 경우의 수:  $4^N$ 가지

# 로마 숫자 만들기

<https://www.acmicpc.net/problem/16922>

- 로마 숫자는 I, V, X, L을 사용한다. 각각의 값은 1, 5, 10, 50
- 로마 숫자를 N개 사용해서 만들 수 있는 서로 다른 수의 개수를 구하는 문제 ( $N \leq 20$ )
- 경우의 수:  $4^N$ 가지
- 가 아니다.
- 순서만 다른 것은 의미가 없기 때문에, 경우의 수는  $N^4$ 가지이다.



# 로마 숫자 만들기

<https://www.acmicpc.net/problem/16922>

- 로마 숫자는 I, V, X, L을 사용한다. 각각의 값은 1, 5, 10, 50
- 로마 숫자를 N개 사용해서 만들 수 있는 서로 다른 수의 개수를 구하는 문제 ( $N \leq 20$ )
- 경우의 수:  $4^N$ 가지
- 가 아니다.
- 순서만 다른 것은 의미가 없기 때문에, 경우의 수는  $N^4$ 가지이다.
- I, V, X의 개수를 알고 있다면, L의 개수도 알 수 있기 때문에, 경우의 수는  $N^3$ 가지이다.

# 로마 숫자 만들기

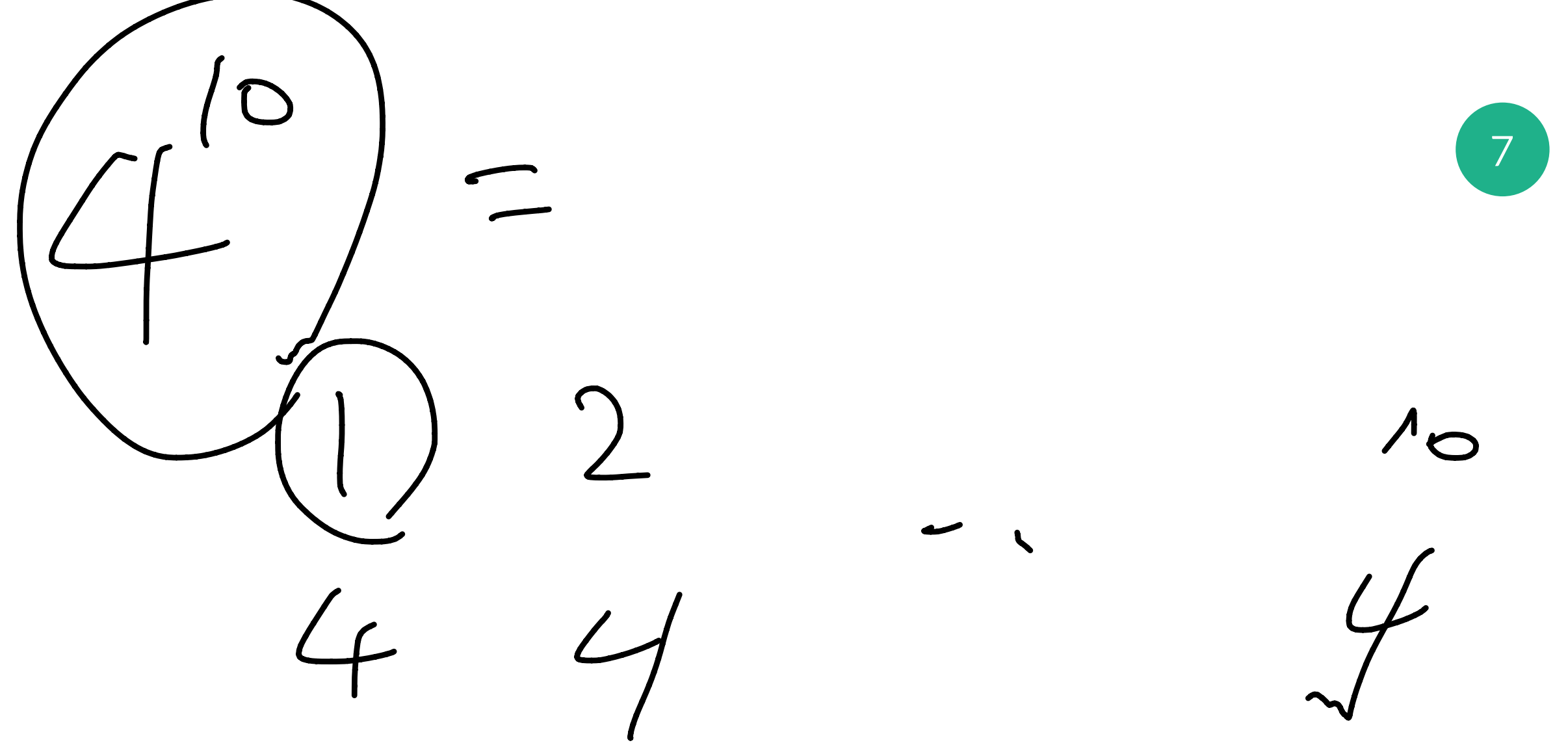
<https://www.acmicpc.net/problem/16922>

- 소스: <http://codeplus.codes/a29092bbacdc41d5b834b5e15241068f>

# 두 동전

<https://www.acmicpc.net/problem/16197>

- $N \times M$  크기의 보드, 4개의 버튼이 있다.
- 칸은 비어있거나, 동전, 벽이다.
- 동전은 2개이다.
- 버튼은 왼쪽, 오른쪽, 위, 아래이고, 누르면 그 방향으로 이동한다.
- 이동하려는 칸이 벽이면 이동하지 않는다.
- 이동하려는 칸이 없으면 보드 바깥으로 떨어진다.
- 그 외에는 이동한다.
- 두 동전 중 하나만 보드에 떨어뜨리기 위해 버튼을 몇 번 눌러야 하는가?
- 10번보다 많이 눌러야 하면 -1을 출력한다.



# 두 동전

<https://www.acmicpc.net/problem/16197>

- 총 4개의 방향을 10번까지 수행할 수 있다.
- 방법의 수:  $4^{10}$





# 두 동전

<https://www.acmicpc.net/problem/16197>

- go(step, x1, y1, x2, y2)
  - step: 버튼을 누른 횟수
  - (x1, y1): 한 동전의 위치
  - (x2, y2): 다른 동전의 위치

3)  $\frac{L}{2}$  경우

①

동전을 치우는 경우  
↳ 동전 하나만 움직인 경우

②

불가능 한 경우

1 동전이 3쪽 움직인 경우

2 step > 10

# 두 동전

<https://www.acmicpc.net/problem/16197>

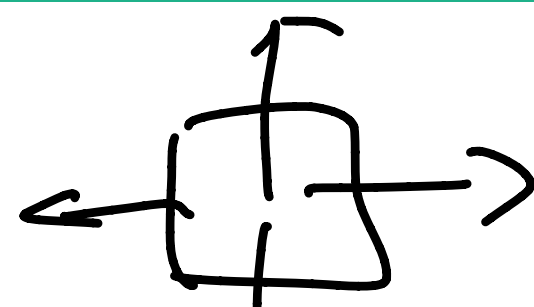
- `go(step, x1, y1, x2, y2)`
  - `step`: 버튼을 누른 횟수
  - `(x1, y1)`: 한 동전의 위치
  - `(x2, y2)`: 다른 동전의 위치
- 불가능한 경우
  - `step == 11`
  - 동전이 둘 다 떨어진 경우
- 정답을 찾은 경우
  - 동전 하나만 떨어진 경우
- 다음 경우
  - `go(step+1, nx1, ny1, nx2, ny2)`

# 두 동전

<https://www.acmicpc.net/problem/16197>

- 소스: <http://codeplus.codes/d3b6a84b952e405f99d33c5ebba04933>

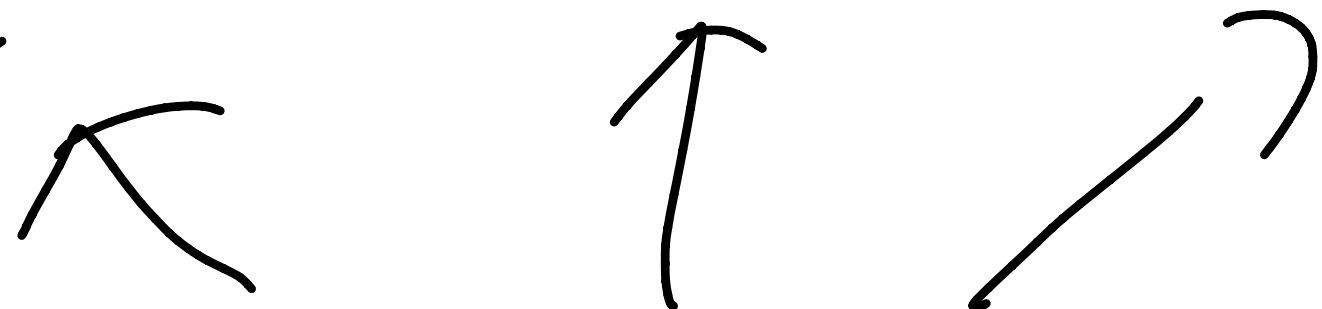
11



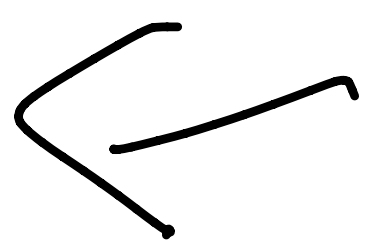
x y 좌 우

(BFS)

(x-1, y)

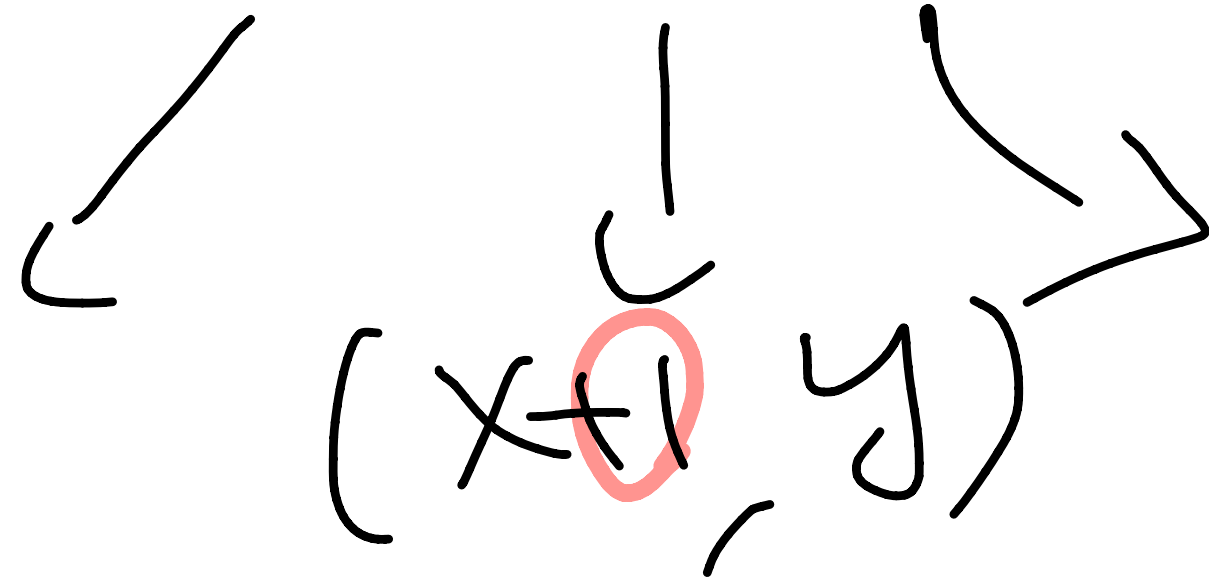


(x, y-1)



(x, y)

(x, y+1)



(x+1, y)

$dx = [-1, 1, 0, 0]$

$dy = [0, 0, 1, -1]$

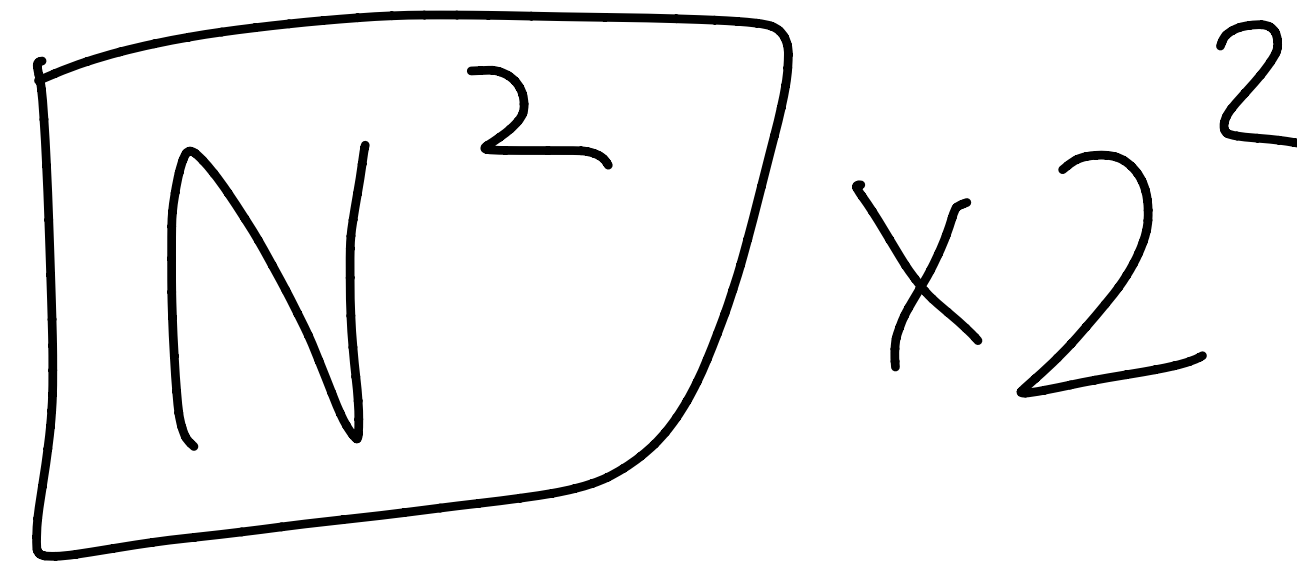
$dx = [-1, 1, 0, 0, 1, 1, -1, -1]$

$dy = [0, 0, -1, 1, 1, -1, 1, -1]$

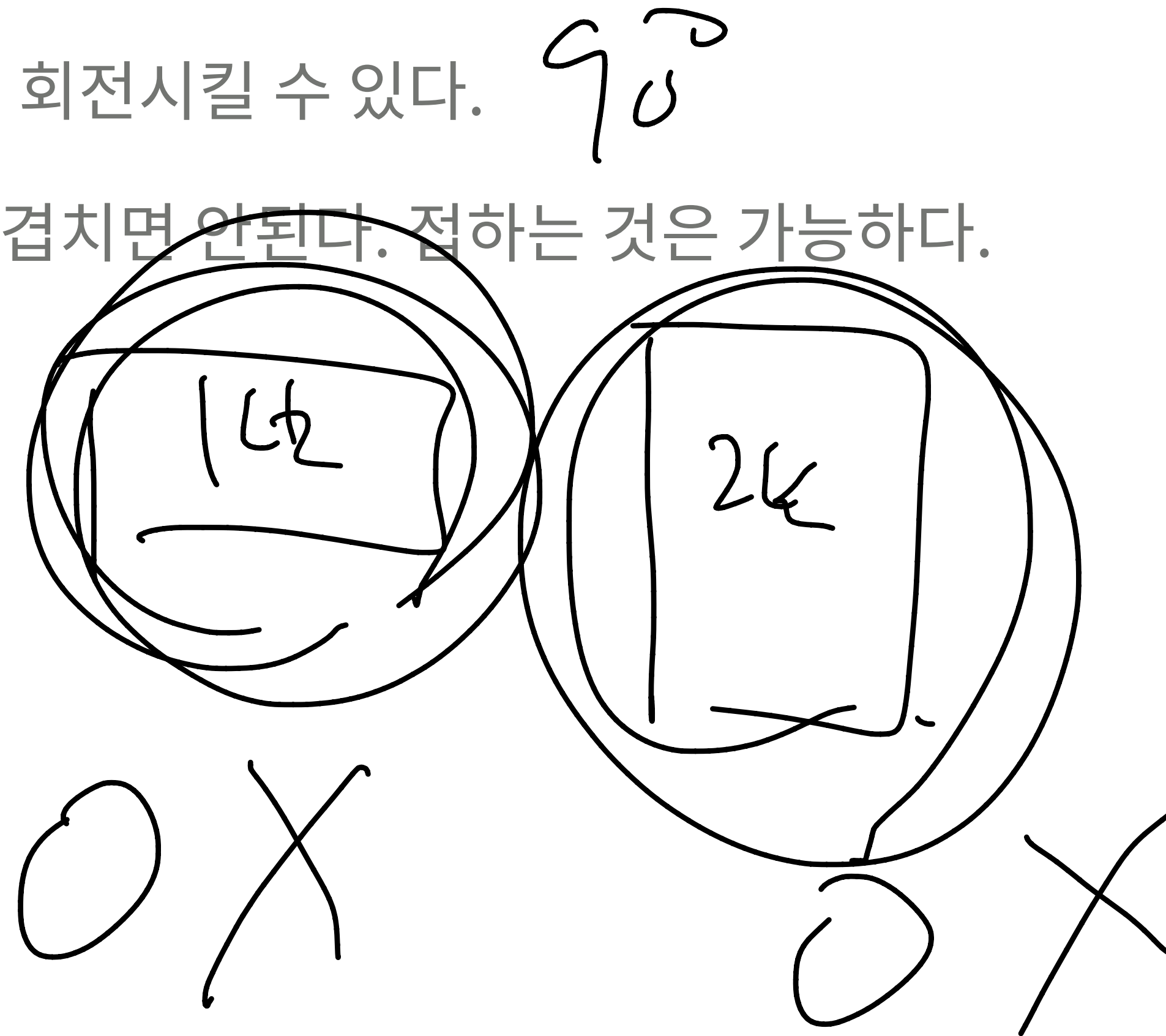
# 두 스티커

<https://www.acmicpc.net/problem/16937>

12



- 크기가  $H \times W$ 인 모눈 종이가 있고, 스티커  $N$ 개가 있다.  $1 \leq H, W, N \leq 100$
- $i$ 번 스티커의 크기는  $R_i \times C_i$ 이다. 스티커는 회전시킬 수 있다.  $90^\circ$
- 스티커 2개를 붙이려고 한다. 두 스티커는 겹치면 안된다. 접하는 것은 가능하다.
- 붙여진 넓이의 최댓값을 구하는 문제



# 두 스티커

<https://www.acmicpc.net/problem/16937>

- 크기가  $H \times W$ 인 모눈 종이가 있고, 스티커  $N$ 개가 있다.  $1 \leq H, W, N \leq 100$
- $i$ 번 스티커의 크기는  $R_i \times C_i$ 이다. 스티커는 회전시킬 수 있다.
- **스티커 2개**를 붙이려고 한다. 두 스티커는 겹치면 안된다. 접하는 것은 가능하다.
- 붙여진 넓이의 최댓값을 구하는 문제
- 경우의 수 =  $N^2$

# 두 스티커

<https://www.acmicpc.net/problem/16937>

- 크기가  $H \times W$ 인 모눈 종이가 있고, 스티커  $N$ 개가 있다.  $1 \leq H, W, N \leq 100$
- $i$ 번 스티커의 크기는  $R_i \times C_i$ 이다. 스티커는 **회전**시킬 수 있다.
- **스티커 2개**를 붙이려고 한다. 두 스티커는 겹치면 안된다. 접하는 것은 가능하다.
- 붙여진 넓이의 최댓값을 구하는 문제
- 경우의 수 =  $N^2 \times 2^2$

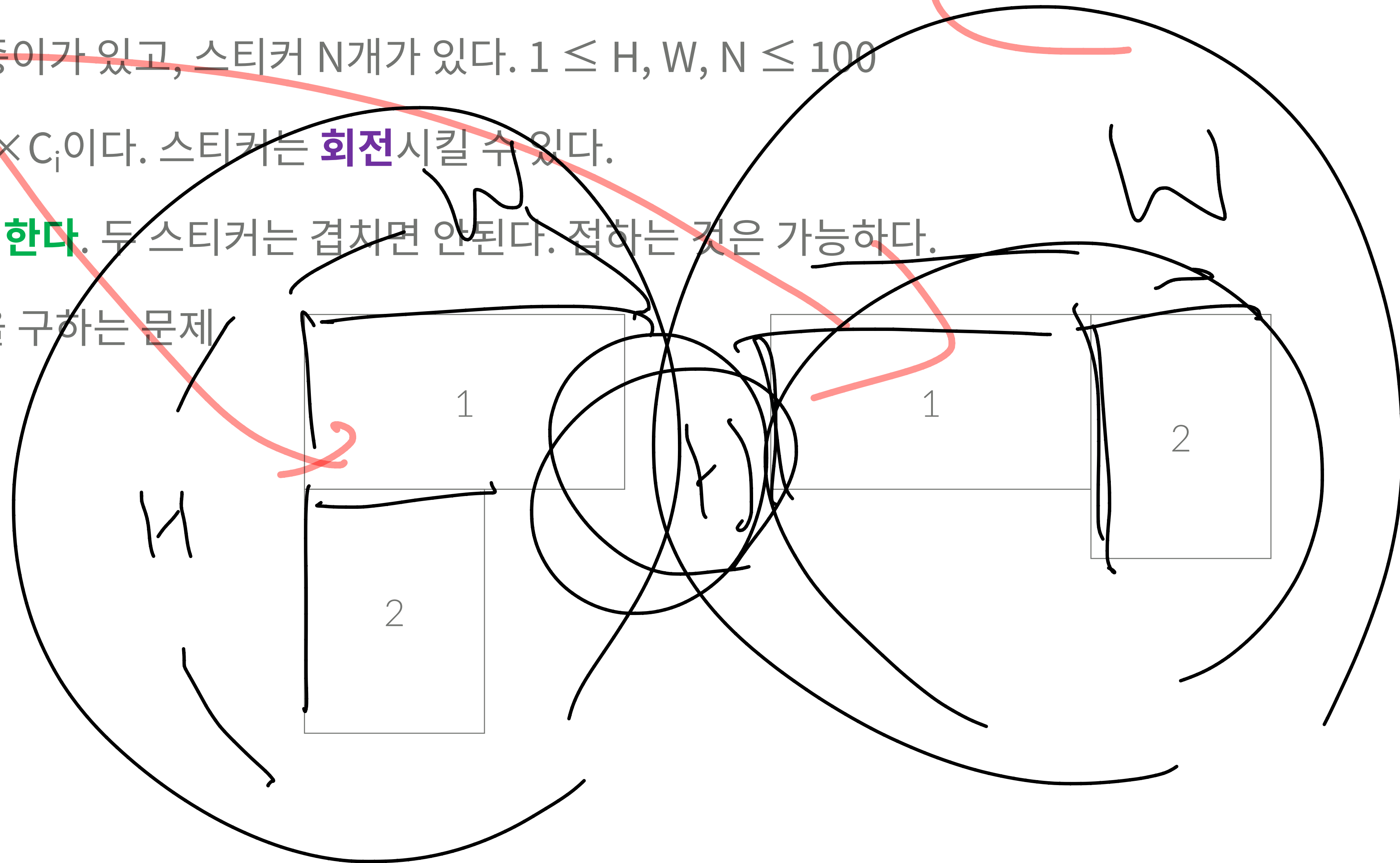
# 두 스티커

$$8N^2$$

15

<https://www.acmicpc.net/problem/16937>

- 크기가  $H \times W$ 인 모눈 종이가 있고, 스티커  $N$ 개가 있다.  $1 \leq H, W, N \leq 100$
- $i$ 번 스티커의 크기는  $R_i \times C_i$ 이다. 스티커는 회전시킬 수 있다.
- **스티커 2개를 붙이려고 한다.** 두 스티커는 겹치면 안된다. 접하는 것은 가능하다.
- 붙여진 넓이의 최댓값을 구하는 문제
- 경우의 수 =  $N^2 \times 2^2 \times 2$



# 두 스티커

<https://www.acmicpc.net/problem/16937>

- 소스: <http://codeplus.codes/4ff039beec264351bd3334060a216fc4>



# 배열 돌리기 4

<https://www.acmicpc.net/problem/17406>

- 크기가  $N \times M$ 인 배열  $A$ 가 있고, 배열  $A$ 의 값은 행에 있는 모든 수의 합 중 최솟값이다.
- 회전 연산은  $(r, c, s)$  세 정수로 이루어져 있고, 가장 왼쪽 윗 칸이  $(r-s, c-s)$ , 가장 오른쪽 아랫 칸이  $(r+s, c+s)$ 인 정사각형을 시계 방향으로 한 칸씩 돌리는 것이다.
- 회전 연산  $K$ 개의 순서를 정해서 배열  $A$ 의 값의 최솟값을 구하는 문제
- $N, M \leq 50, 1 \leq K \leq 6$

$NM$

$K! = 720$

$\underbrace{K!}_{\text{방향}} \times \underbrace{NM}_{\text{회전 연산 1번의 시간}} \times K \leftarrow \text{순서}$

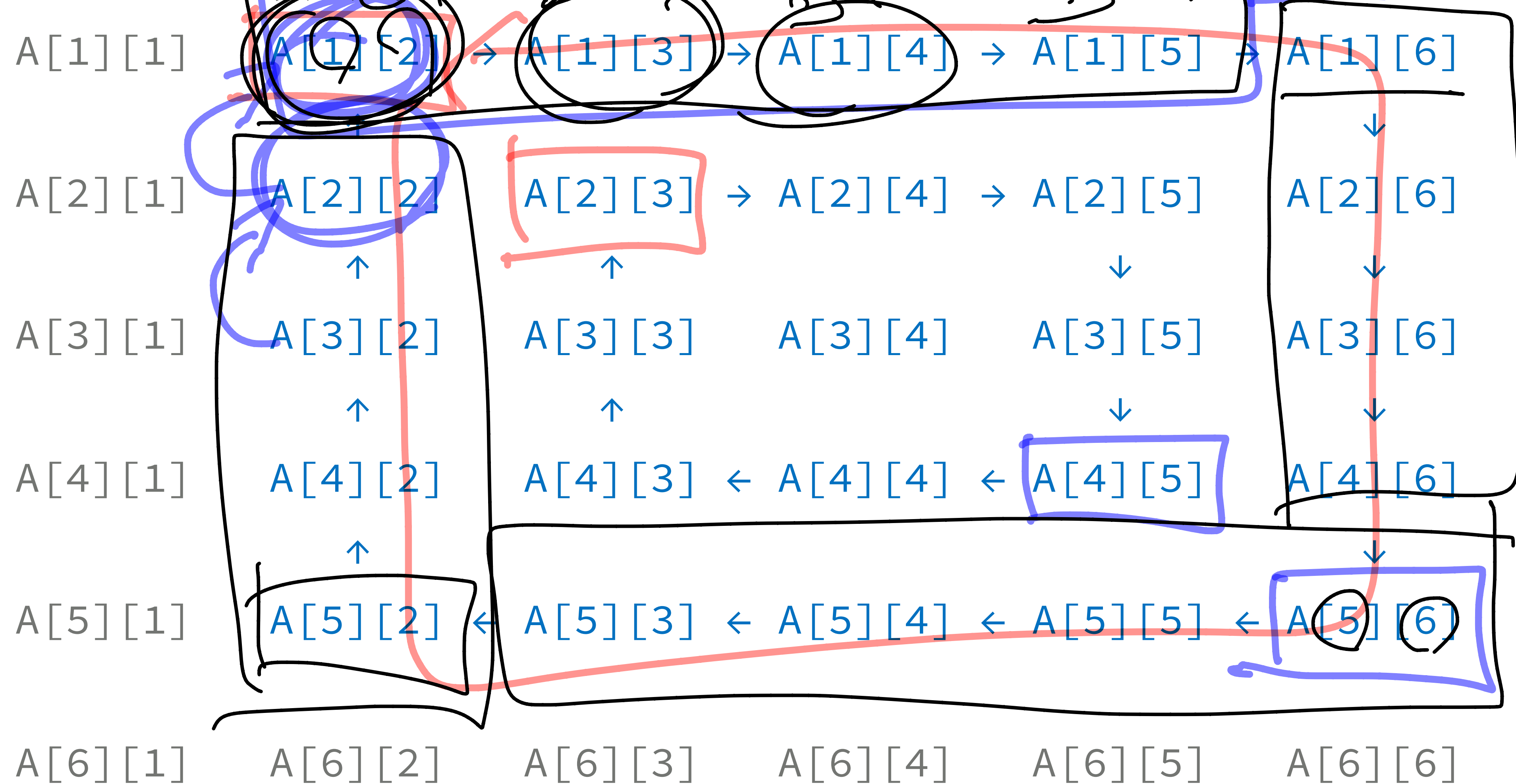
# 배열 돌리기 4

슬라이딩 윈도우의 기법:

<https://www.acmicpc.net/problem/17406>

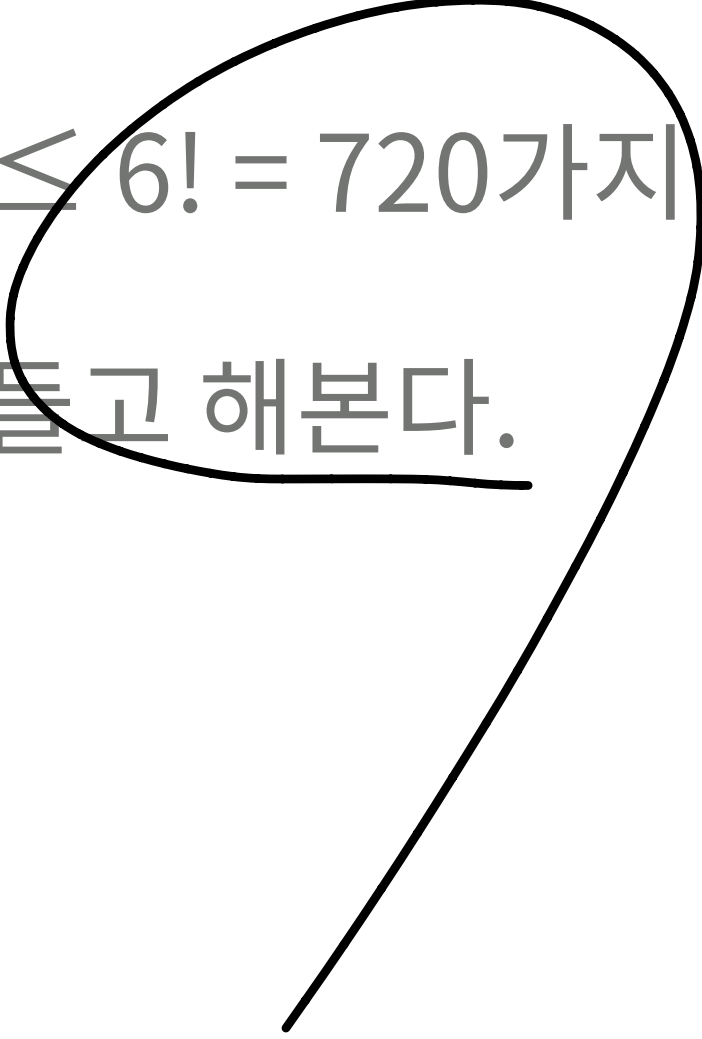
$A[r-s][c-s]$   
 $A[r+s][c+s]$

- 회전 연산이 (3, 4, 2)인 경우



# 배열 돌리기 4

<https://www.acmicpc.net/problem/17406>

- 가능한 순서가  $K! \leq 6! = 720$ 가지 밖에 안된다.
  - 모든 순서를 다 만들고 해본다.
- 

# 배열 돌리기 4

<https://www.acmicpc.net/problem/17406>

- 소스: <http://codeplus.codes/e252b36bafe94c86983d74e70f096eb0>

# 파이프 옮기기 1

<https://www.acmicpc.net/problem/17070>

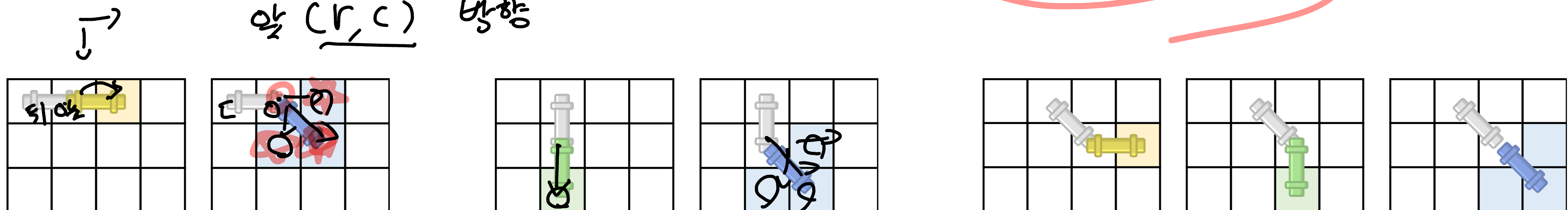
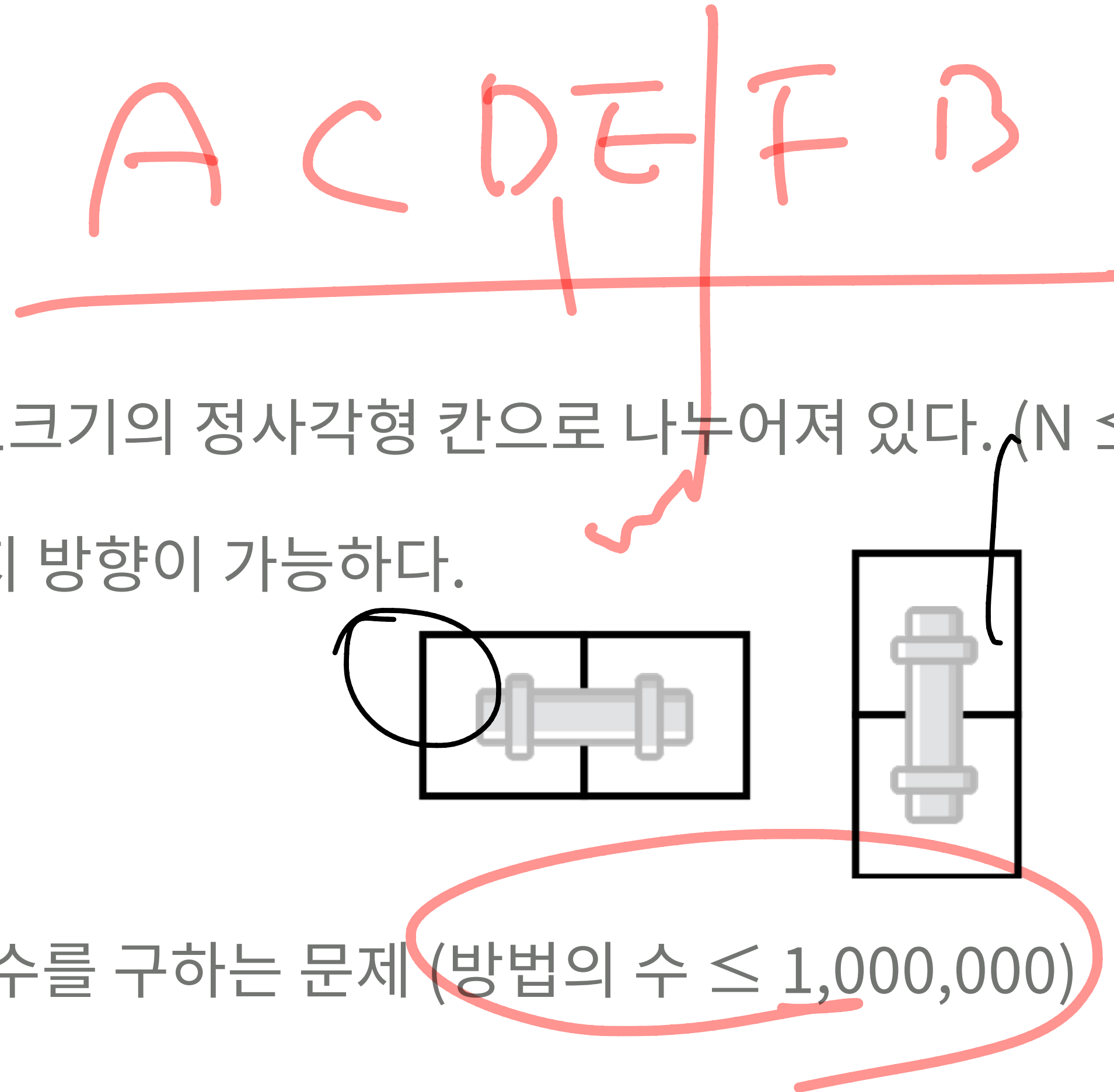
21

- $N \times N$ 의 격자판으로 나타낼 수 있고,  $1 \times 1$ 크기의 정사각형 칸으로 나누어져 있다. ( $N \leq 16$ )
- 파이프는 2개의 연속 칸을 차지하고, 3가지 방향이 가능하다.

- 이동 가능한 방법은 총 3가지

- $(1, 1), (1, 2)$ 에 파이프가 하나 있고

- 한쪽 끝을  $(N, N)$ 으로 이동시키는 방법의 수를 구하는 문제 (방법의 수  $\leq 1,000,000$ )



# 파이프 옮기기 1

<https://www.acmicpc.net/problem/17070>

- 파이프가 2개의 칸을 차지하지만, 이동 가능한 방법을 보면 한쪽 끝만 저장해서 해결할 수 있다.
- 한쪽 끝의 좌표와 방향을 알고 있으면, 어디로 이동할 수 있는지 계산할 수 있다.
- 가능한 방법이 1,000,000가지 있기 때문에, 모든 방법을 다 시도해보면 된다.

# 파이프 옮기기 1

23

<https://www.acmicpc.net/problem/17070>

- 소스: <http://codeplus.codes/776ce84b50804399885679eb69c5f60b>

# 텔레포트

<https://www.acmicpc.net/problem/16958>

- 2차원 평면 위에 N개의 도시가 있다. ( $2 \leq N \leq 1,000$ )
- $(r1, c1)$ 에서  $(r2, c2)$ 로 가는 거리는  $|r1-r2| + |c1-c2|$ 이다.
- 만약, 두 도시가 특별한 도시라면, 텔레포트를 이용해서 이동할 수 있다. (시간: T)
- 두 도시의 쌍 M개가 주어졌을 때, 각각의 최소 이동 시간을 구하는 문제



# 텔레포트

<https://www.acmicpc.net/problem/16958>

- 한 도시 A에서 또다른 도시 B로 가는 방법은 다음 4가지 중 하나이다.
  - $A \rightarrow B$
  - $A \rightarrow A$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$  (B가 특별한 도시인 경우)
  - $A \rightarrow B$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$  (A가 특별한 도시인 경우)
  - $A \rightarrow A$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$

# 텔레포트

<https://www.acmicpc.net/problem/16958>

- 한 도시 A에서 또다른 도시 B로 가는 방법은 다음 2가지 중 하나이다.
  - $A \rightarrow B$
  - $A \rightarrow A$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$

# 텔레포트

<https://www.acmicpc.net/problem/16958>

- 한 도시 A에서 또다른 도시 B로 가는 방법은 다음 2가지 중 하나이다.
  - $A \rightarrow B$
  - $A \rightarrow A$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$ 의 근처 특별한 도시  $\rightarrow B$
- $O(N)$ 에 계산할 수 있다.

# 텔레포트

<https://www.acmicpc.net/problem/16958>

- 소스: <http://codeplus.codes/b4f60f189220440ab50412e71f2fa54b>