# 다이나믹 프로그래밍 3

최백준 choi@startlink.io

- 약이 N개 담겨있는 병이 있다
- 하루에 약을 하나씩 꺼내 먹는다
- 약은 한 조각 전체일 수도 있고, 쪼갠 반 조각일 수도 있다
- 한 조각이면 반으로 조각낸 다음, 반만 먹고 반을 병에 넣고
- 반조각이면 먹는다
- 한 조각을 꺼낸 날은 W, 반 조각을 꺼낸 날은 H를 적는다.
- 즉, 2N일이 지나면, 길이가 2N인 문자열이 만들어진다.
- 이 때, 서로 다른 문자열의 개수를 구하는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/4811

• D[F][H] = 약통에 약이 F개, 반 조각이 H개 있을 때, 약을 먹는 방법의 수

- D[F][H] = 약통에 약이 F개, 반 조각이 H개 있을 때, 약을 먹는 방법의 수
- 약을 먹는 경우
- 반 조각을 먹는 경우

- D[F][H] = 약통에 약이 F개, 반 조각이 H개 있을 때, 약을 먹는 방법의 수
- 약을 먹는 경우: D[F-1][H+1]
- 반 조각을 먹는 경우: D[F][H-1]

- D[F][H] = 약통에 약이 F개, 반 조각이 H개 있을 때, 약을 먹는 방법의 수
- 약을 먹는 경우: D[F-1][H+1]
- 반 조각을 먹는 경우: D[F][H-1]
- D[F][H] = D[F-1][H+1] + D[F][H-1]

- D[F][H] = 약통에 약이 F개, 반 조각이 H개 있을 때, 약을 먹는 방법의 수
- 약을 먹는 경우: D[F-1][H+1]
- 반 조각을 먹는 경우: D[F][H-1]
- D[F][H] = D[F-1][H+1] + D[F][H-1]
- D[F][0] = D[F-1][1]
- D[0][H] = 1



https://www.acmicpc.net/problem/4811

• 소스: http://codeplus.codes/03cf361b3bd249bcbc1de0d20b63a4a6

https://www.acmicpc.net/problem/1937

• N\*N 크기의 이차원 배열에서 최대 부분 증가 수열을 구하는 문제

14	9	12	10
1	11	5	4
7	15	2	13
6	3	16	8

https://www.acmicpc.net/problem/1937

• D[i][j] = 판다가 (i, j)에서 이동을 시작했을 때, 최대한 살 수 있는 일수

- D[i][j] = max(D[x][y]) + 1
- (i, j) -> (x, y) 이동 가능
- A[i][j] < A[x][y]</li>

- Top-Down 소스: <a href="http://codeplus.codes/96572f9207604fabb05ca349065b0a69">http://codeplus.codes/96572f9207604fabb05ca349065b0a69</a>
- Bottom-Up 소스: <a href="http://codeplus.codes/bbc11cdba8f749db9bcc9482f830240f">http://codeplus.codes/bbc11cdba8f749db9bcc9482f830240f</a>

- N\*M 크기의 지도
- (1,1)에서 시작해서 (N,M)로 가는 내리막 길의 개수

50	45	37	32	30
35	50	40	20	25
30	30	25	17	28
27	24	22	15	10

50	45	37	<del>32</del>	∍o
35	50	40	2	23
30	30	25	17	28
27	24	22	<b>™</b>	•

50	45	37	32	30
35	50	40	20	25
30	30	25	17	28
27_	24	22	15	<b>≯</b> 0

50	45	37	<b>∋</b> ջ	30
35	50	40	20	25
30	30	25	17	28
27	24	22	15	<b>▶</b> 0

- D[i][j] = (i,j)에서 시작해서 (N,M)로 가는 내리막 길의 개수
- D[N][M] = 1
- 이동하는 방향이 4방향이다.
- 이동하기와 다르게 문제의 크기가 줄어들지 않는다
- 하지만, 수가 감소하는 방향으로만 이동할 수 있기 때문에, 사이클은 생기지 않는다
- D[i][j] += D[x][y]
- (i,j) -> (x,y)로 이동할 수 있어야 함

```
int go(int x, int y) {
    if (x == n-1 \&\& y == m-1) return 1;
    if (d[x][y]) return d[x][y];
    for (int k=0; k<4; k++) {
        int nx = x+dx[k];
        int ny = y+dy[k];
        if (0 <= nx && nx < n && 0 <= ny && ny < m) {
            if (a[x][y] > a[nx][ny]) d[x][y] += go(nx,ny);
    return d[x][y];
```

- Top-down 소스: <a href="http://codeplus.codes/ceae64eabe414db4816e638ef046fe94">http://codeplus.codes/ceae64eabe414db4816e638ef046fe94</a>
- Bottom-up 소스: http://codeplus.codes/f374c7875e0d4cf9b0e99938d3e71e94

https://www.acmicpc.net/problem/1915

• 1로 이루어진 가장 큰 정사각형을 찾는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/1915

https://www.acmicpc.net/problem/1915

	1	1	1	1	
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1

https://www.acmicpc.net/problem/1915

	1	1	1	1	
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1

https://www.acmicpc.net/problem/1915

	1	1	1	1	
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1

https://www.acmicpc.net/problem/1915

	1	1	1	1	
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1
	1	1	1	1	1

https://www.acmicpc.net/problem/1915

• D[i][j] = min(D[i-1][j-1], D[i-1][j], D[i][j-1]) + 1;

https://www.acmicpc.net/problem/1915

• 소스: http://codeplus.codes/1c7af9b150124c658222165b7b9245b3

- 정수 n을 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수를 구하는 문제
- 단, 사용한 수의 개수는 m개 이어야 한다.
- n = 4, m = 2
- 2+2
- 1+3
- 3+1

https://www.acmicpc.net/problem/15992

• D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- D[0][0] = 1

https://www.acmicpc.net/problem/15992

• 소스: <a href="http://codeplus.codes/298bc4f0e8f44289baf73b2b3249576f">http://codeplus.codes/298bc4f0e8f44289baf73b2b3249576f</a>

- 정수 n을 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수를 구하는 문제
- 단, 사용한 수의 개수는 m개 이하 이어야 한다.
- n = 4, m = 2
- 2+2
- 1+3
- 3+1

https://www.acmicpc.net/problem/16195

• D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- D[0][0] = 1

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- D[0][0] = 1
- m개 이하로 사용해야한다.
- 정답: D[n][1] + D[n][2] + ··· + D[n][m]

https://www.acmicpc.net/problem/16195

• 소스: http://codeplus.codes/74ce528a4bea4ce6974955b6df4eeca8

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개 이하
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개 이하
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- $D[0][j] = 1 (0 \le j \le m)$
- 정답: D[n][m]

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- D[0][0] = 1
- m개 이하로 사용해야한다.
- 정답: D[n][1] + ··· + D[n][m-2] + D[n][m-1] + D[n][m]

i\j	0	1	• • •	m-2	m-1	m
0	1					
1						
• • •						
• • •						
n-1						
n						

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- D[0][0] = 1
- m개 이하로 사용해야한다.
- 정답: D[n][1] + ··· + D[n][m-2] + D[n][m-1] + D[n][m]

i\j	iQj		.1.	m2	m-2	mm1
0		1				
1	1					
• • •	• • •					
• • •	• • •					
n-1	n-1					
n	n					

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- D[0][0] = 1
- m개 이하로 사용해야한다.
- 정답: D[n][1] + ··· + D[n][m-2] + D[n][m-1] + D[n][m]

i\j	iQj	iQj	.0	m1:2	m2	mm2
0			1			
1	1	1				
• • •	• • •	• • •				
• • •	• • •	• • •				
n-1	n-1	n-1				
n	n	n				

- D[i][j] = i를 1, 2, 3의 합으로 나타내는 방법의 수, 사용한 수의 개수는 j개 이하
- D[i][j] = D[i-1][j-1] + D[i-2][j-1] + D[i-3][j-1]
- $D[0][j] = 1 (0 \le j \le m)$
- 정답: D[n][m]

https://www.acmicpc.net/problem/16195

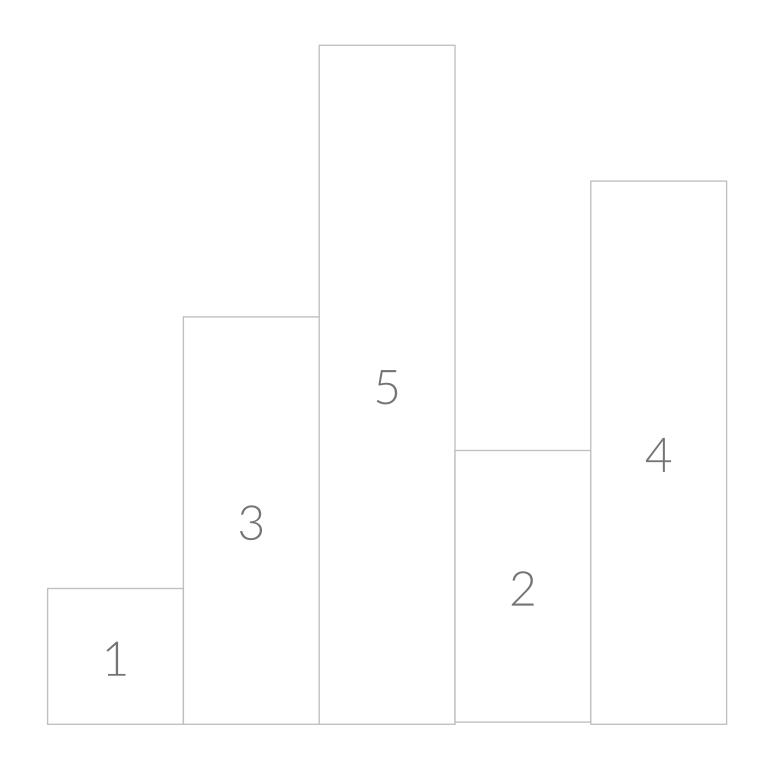
• 소스: http://codeplus.codes/8f58428ebf8644269958aa2ead02ba3c

- 빌딩: N개, 높이 1~N
- 빌딩의 개수 N
- 가장 왼쪽에서 봤을 때 보이는 빌딩의 수 L
- 가장 오른쪽에서 봤을 때 보이는 빌딩의 수 R이 주어졌을 때
- 가능한 빌딩 순서의 경우의 수

# 고충빌딩

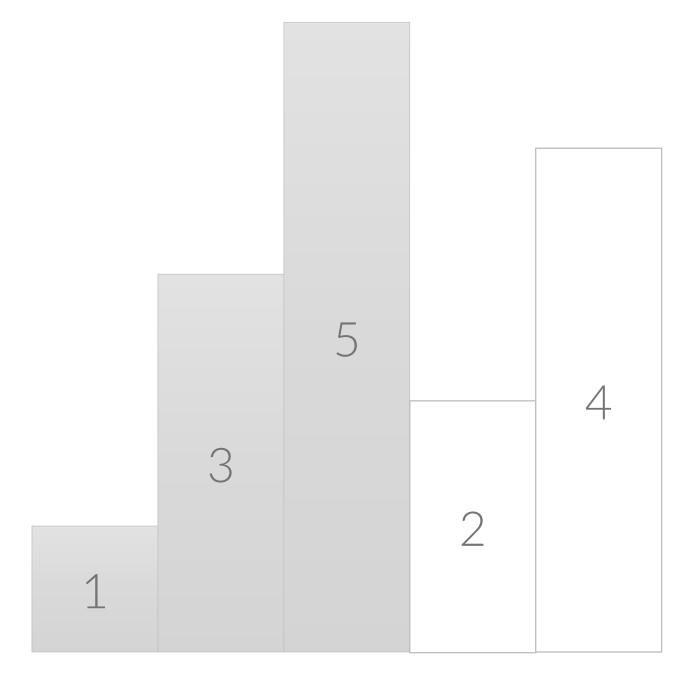
https://www.acmicpc.net/problem/1328

• N = 5, L = 3, R = 2인 경우 가능한 배치

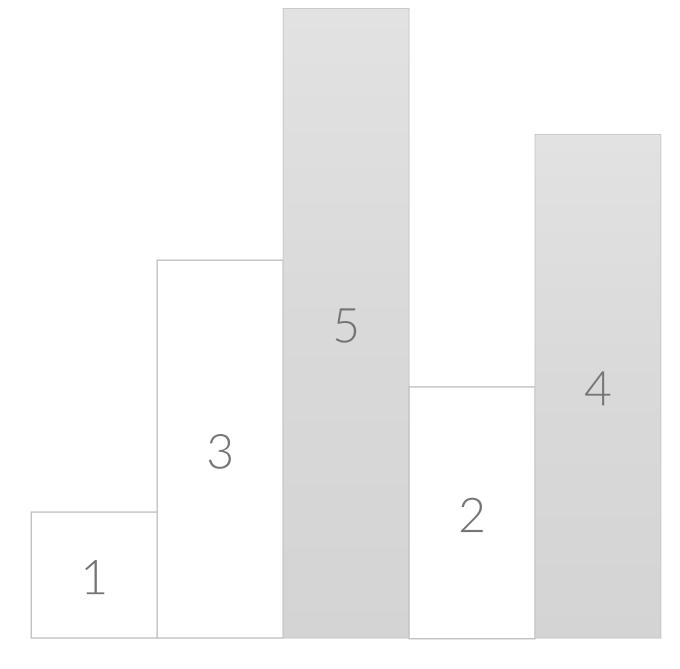


https://www.acmicpc.net/problem/1328

• N = 5, L = 3, R = 2인 경우 가능한 배치



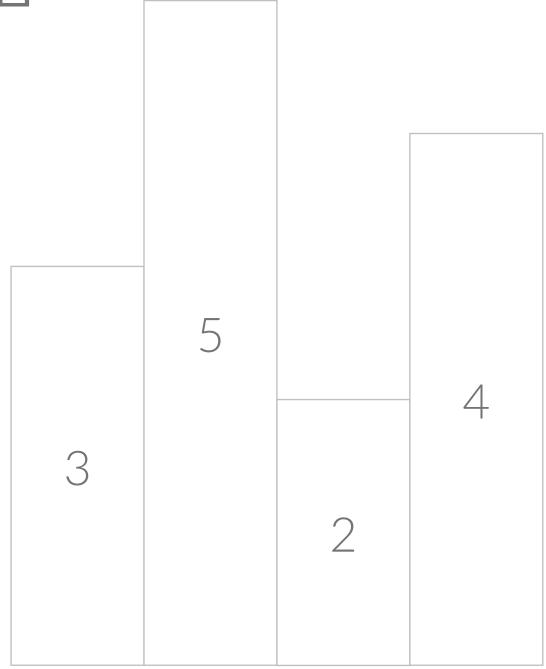
왼쪽에서 봤을 때 3개



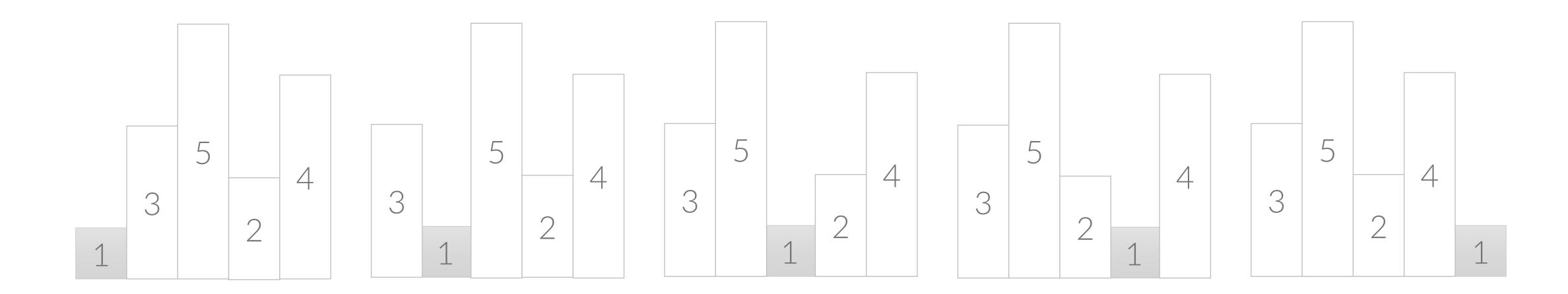
오른쪽에서 봤을 때 2개

- D[N][L][R] = 높이가 1~N인 빌딩 N개, 왼쪽에서 L개 보임, 오른쪽에서 R개 보이는 빌딩 배치의 개수
- 빌딩 2~N까지 이미 세워져있고, 여기에 높이가 1인 빌딩을 추가하는 방식으로 문제를 풀 수 있다.
- 빌딩 2~N까지 모두 세워져 있다.
- 여기에 높이가 1인 빌딩을 추가한다
- 2~N까지 모두 세워져 있을 때,빌딩을 추가하는 방법의 수 N개

- 2~5까지 빌딩이 모두 있을 때, 높이가 1인 빌딩을 추가하는 방법
- 빌딩은 3, 5, 2, 4로 세워져 있다고 가정
- 왼쪽에서 2개, 오른쪽에서 2개 보임



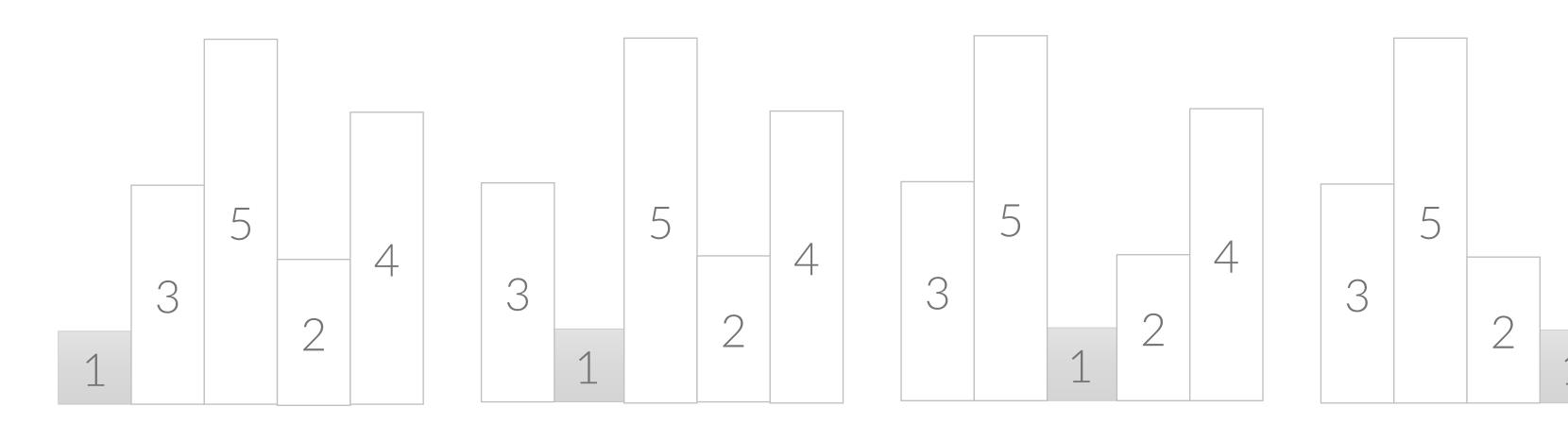
- 2~5까지 빌딩이 모두 있을 때, 높이가 1인 빌딩을 추가하는 방법
- 빌딩은 3, 5, 2, 4로 세워져 있다고 가정
- 왼쪽에서 2개, 오른쪽에서 2개 보임



## 고충빌딩

https://www.acmicpc.net/problem/1328

- 2~5까지 빌딩이 모두 있을 때, 높이가 1인 빌딩을 추가하는 방법
- 빌딩은 3, 5, 2, 4로 세워져 있다고 가정
- 왼쪽에서 2개, 오른쪽에서 2개 보임
- N=4, L=2, R=2



N+=1, L+=1

N=5, L=3, R=2

N+=1

N=5, L=2, R=2

N=5, L=2, R=2

N + = 1

N=5, L=2, R=2

N += 1

N=5, L=2, R=3

5

N+=1, R+=1

## 고충빌딩

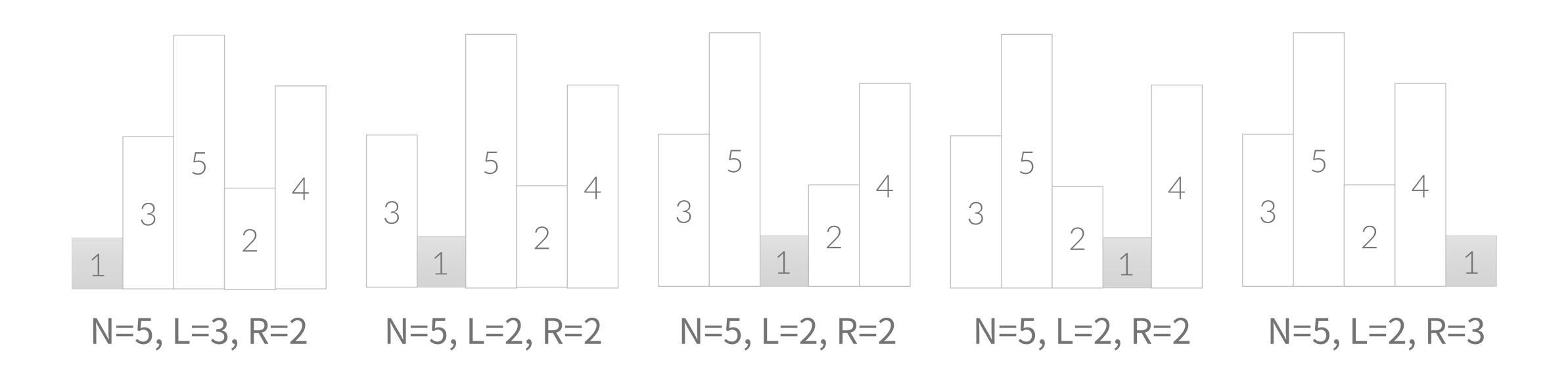
N+=1, L+=1

https://www.acmicpc.net/problem/1328

- 가운데 끼워넣는 경우는 L과 R이 변하지 않는다는 사실을 알 수 있다
- 가장 앞에 넣는 경우는 왼쪽에서 보이는 것이 하나 증가한다

N + = 1

• 가장 뒤는 오른쪽에서 보이는 것이 하나 증가한다

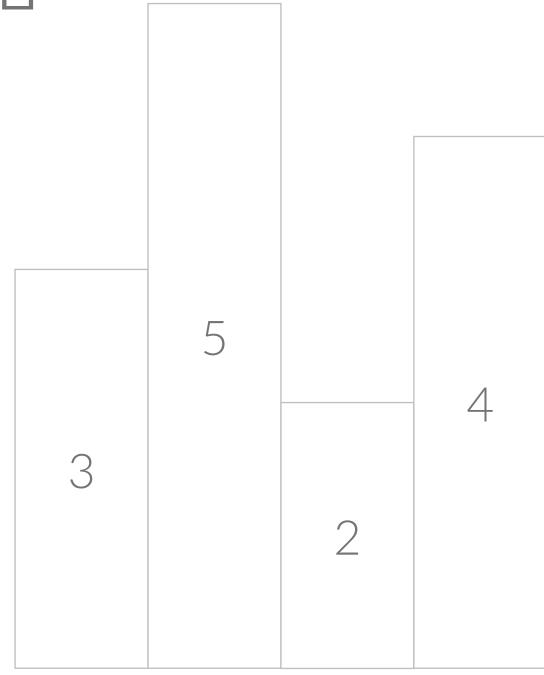


N + = 1

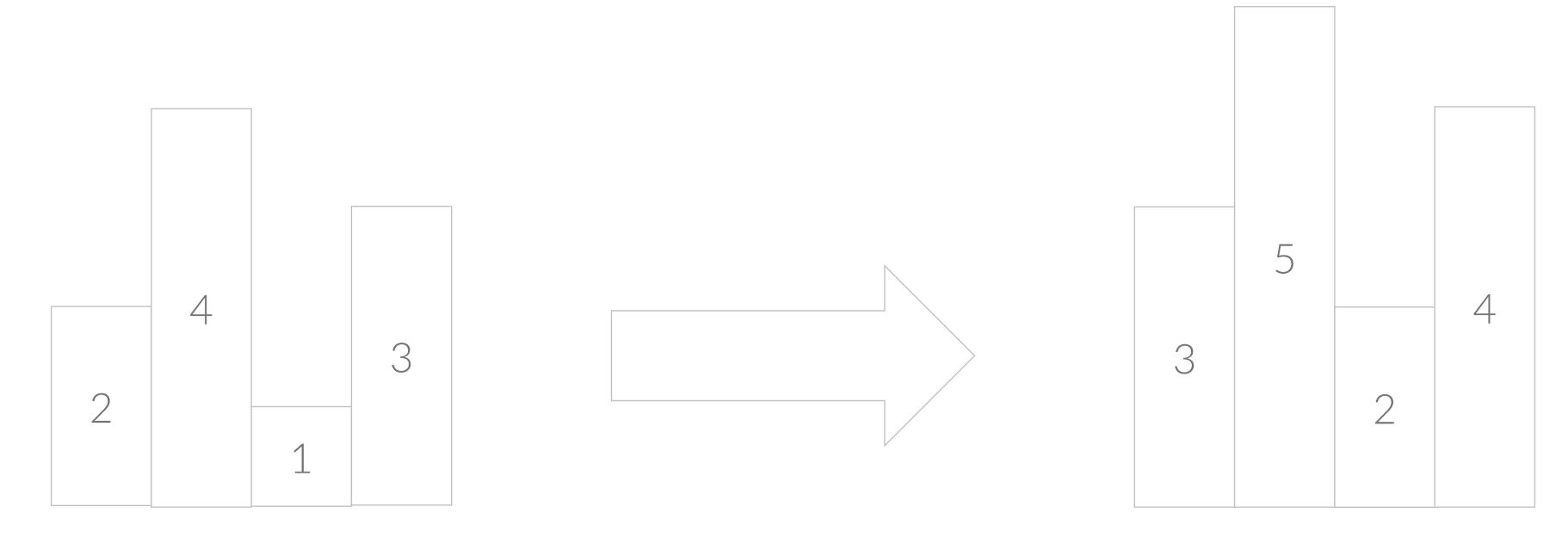
N += 1

N+=1, R+=1

- 2~5까지 빌딩이 모두 있을 때, 높이가 1인 빌딩을 추가하는 방법
- 빌딩은 3, 5, 2, 4로 세워져 있다고 가정
- 왼쪽에서 2개, 오른쪽에서 2개 보임
- 이건 사실



- 2~5까지 빌딩이 모두 있을 때, 높이가 1인 빌딩을 추가하는 방법
- 빌딩은 3, 5, 2, 4로 세워져 있다고 가정
- 1~4까지 빌딩이 있고, 빌딩이 2, 4, 1, 3으로 세워져 있는 경우와 같다
- 이 경우에 모든 빌딩에 높이를 1씩 증가시키면, 같은 경우가 된다.



- D[N][L][R] = 빌딩 N개, 왼쪽에서 L개 보임, 오른쪽에서 R개 보이는 빌딩 배치의 개수
- 가장 왼쪽에 빌딩 1을 추가하는 경우
  - L이 하나 증가해야 하기 때문에
  - D[N+1][L+1][R] += D[N][L][R]
- 가장 오른쪽에 빌딩 1을 추가하는 경우
  - R이 하나 증가해야 하기 때문에
  - D[N+1][L][R+1] += D[N][L][R]
- 사이에 빌딩 1을 추가하는 경우
  - D[N+1][L][R] += D[N][L][R] \* (N-1)
  - 추가할 수 있는 경우가 N-1개 존재

## 고충빌딩

- D[N][L][R] = 빌딩 N개, 왼쪽에서 L개 보임, 오른쪽에서 R개 보이는 빌딩 배치의 개수
- D[N+1][L+1][R] += D[N][L][R]
- D[N+1][L][R+1] += D[N][L][R]
- D[N+1][L][R] += D[N][L][R] \* (N-1)

## 고충빌딩

https://www.acmicpc.net/problem/1328

• 소스: http://codeplus.codes/1470c804808f42f7a4cee82a47d8dd53

- D[N][L][R] = 빌딩 N개, 왼쪽에서 L개 보임, 오른쪽에서 R개 보이는 빌딩 배치의 개수
- 가장 왼쪽에 빌딩 1이 있는 경우
  - L이 하나 증가해야 하기 때문에
  - D[N-1][L-1][R]
- 가장 오른쪽에 빌딩 1이 있는 경우
  - R이 하나 증가해야 하기 때문에
  - D[N-1][L][R-1]
- 사이에 빌딩 1이 있는 경우
  - D[N-1][L][R] \* (N-2)
  - 추가할 수 있는 경우가 N-2개 존재

- D[N][L][R] = 빌딩 N개, 왼쪽에서 L개 보임, 오른쪽에서 R개 보이는 빌딩 배치의 개수
- D[N][L][R] = D[N-1][L-1][R] + D[N-1][L][R-1] + D[N-1][L][R]\*(N-2)

```
d[1][1][1] = 1LL;
for (int i=2; i<=n; i++) {
    for (int j=1; j<=l; j++) {
        for (int k=1; k<=r; k++) {
            d[i][j][k] = d[i-1][j-1][k] + d[i-1][j][k-1] + d[i-1][j][k-1]
1][j][k] * (i-2);
            d[i][j][k] %= mod;
```

## 고충빌딩

https://www.acmicpc.net/problem/1328

• 소스: http://codeplus.codes/bcd1fc11cbbf42748601eb9cb933b605

- N명의 사람을 한 줄로 세우는데, 양 옆의 사람이 자신보다 크거나 작게 세우는 경우의 수
- 예를 들어, 4명이 있고, 키가 1, 2, 3, 4라면
- 1324, 2143, 3142, 2314, 3412, 4231, 4132, 2413, 3241, 1423
- 와 같은 10가지 배치가 가능하다.

- Tall[n] = 1번 사람 > 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Short[n] = 1번 사람 < 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수

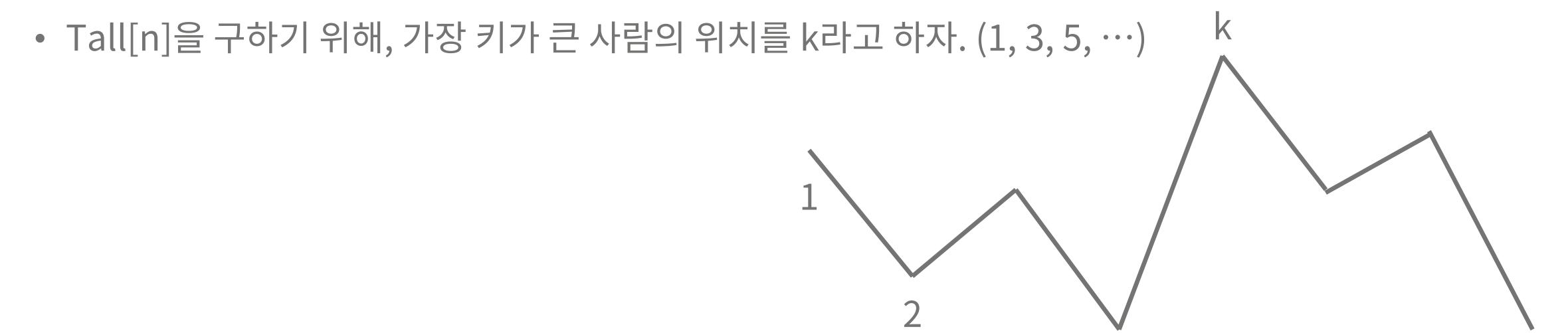
- Tall[n] = 1번 사람 > 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Short[n] = 1번 사람 < 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Tall[n]과 Short[n]과의 관계는?

- Tall[n] = 1번 사람 > 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Short[n] = 1번 사람 < 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Tall[n]과 Short[n]과의 관계는?
- Tall[n] = Short[n]
- 모든 키가 k인 사람을 n-k+1로 바꾸면 되기 때문
- 즉, n = 1인 경우를 제외하면, Tall[n] + Short[n] = 2×Tall[n]s

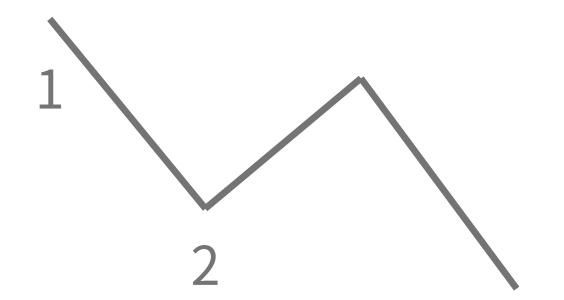
#### 64

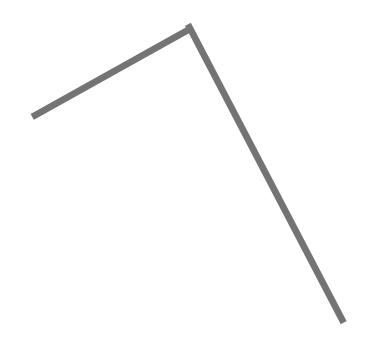
## 홍준이의 친위대

- Tall[n] = 1번 사람 > 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Tall[0] = 1이면, Tall[1] = Tall[2] = 1



- Tall[n] = 1번 사람 > 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Tall[0] = 1이면, Tall[1] = Tall[2] = 1
- Tall[n]을 구하기 위해, 가장 키가 큰 사람의 위치를 k라고 하자. (1, 3, 5, …)
- k를 기준으로 왼쪽과 오른쪽으로 나누어진다.





- Tall[n] = 1번 사람 > 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Tall[0] = 1이면, Tall[1] = Tall[2] = 1
- Tall[n]을 구하기 위해, 가장 키가 큰 사람의 위치를 k라고 하자. (1, 3, 5, …)
- k를 기준으로 왼쪽과 오른쪽으로 나누어진다.
- 왼쪽에 k-1명을 세워야 하는 경우의 수: Tall[k-1] 1
- 오른쪽에 n-k명을 세워야 하는 경우의 수: Short[n-k]
- Comb(n-1, k-1) \* Tall[k-1] \* Short[n-k]
- = Comb(n-1, k-1) \* Tall[k-1] \* Tall[n-k]



https://www.acmicpc.net/problem/3948

• 소스: http://codeplus.codes/5d579051dc454fd9802ac8510c56f312

## 좋아하는배열

- 길이가 N이고
- 배열은 1부터 K까지의 수로 채울 수 있고
- 연속한 수가 A, B일 때, A ≤ B 또는 A % B ≠ 0을 만족해야 한다.

## 좋아하는 배열

- D[N][A] = 길이가 N이고, 첫 수가 A인 좋아하는 배열의 개수
- 다음 수: B
- 1. A ≤ B인 조건
  - D[N][A] += D[N-1][B]
- 2. A > B이면서 A % B ≠ 0인 조건
  - D[N][A] += D[N-1][B] (B는 약수가 아님)

## 좋아하는 배열

- 소스: http://codeplus.codes/be297883bbb744f39db3449913f88534
- O(NK<sup>2</sup>) 이라 시간 초과를 받게 된다

## 좋아하는 배열

https://www.acmicpc.net/problem/12911

- D[N][A] = 길이가 N이고, 첫 수가 A인 좋아하는 배열의 개수
- 다음 수: B
- 1. A ≤ B인 조건
  - D[N][A] += D[N-1][B]
- 2. A > B이면서 A % B ≠ 0인 조건
  - D[N][A] += D[N-1][B] (B는 약수가 아님)

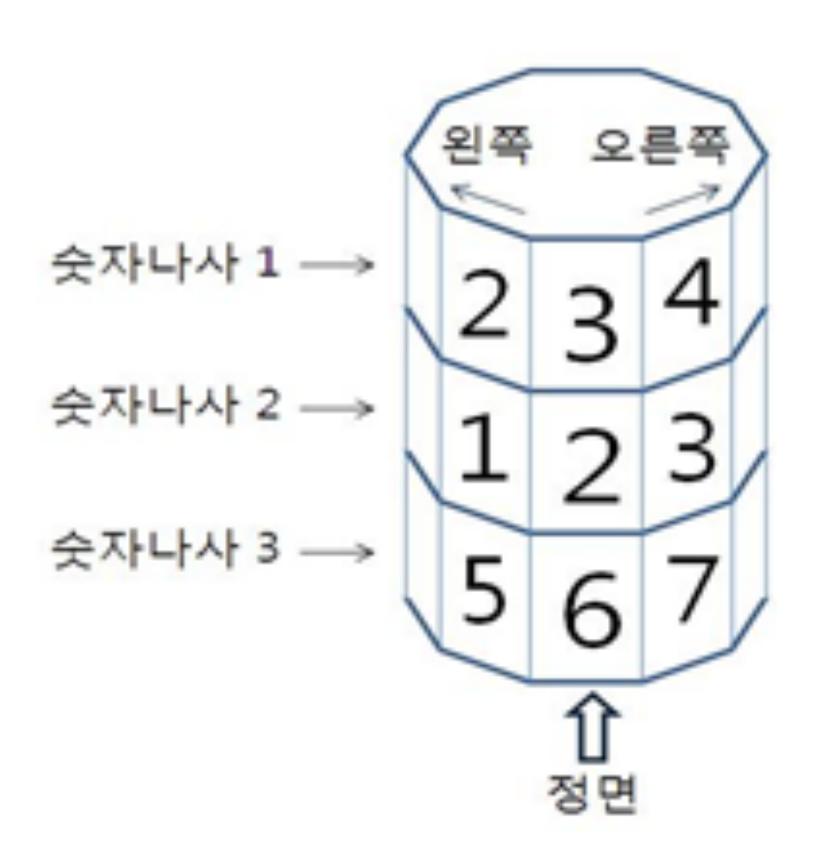
• D[N][A] 에는 D[N-1]에 들어있는 전체 값에서 D[N-1][B] (A > B && A%B == 0) 인 것을 빼면 된다

## 좋아하는배열

https://www.acmicpc.net/problem/12911

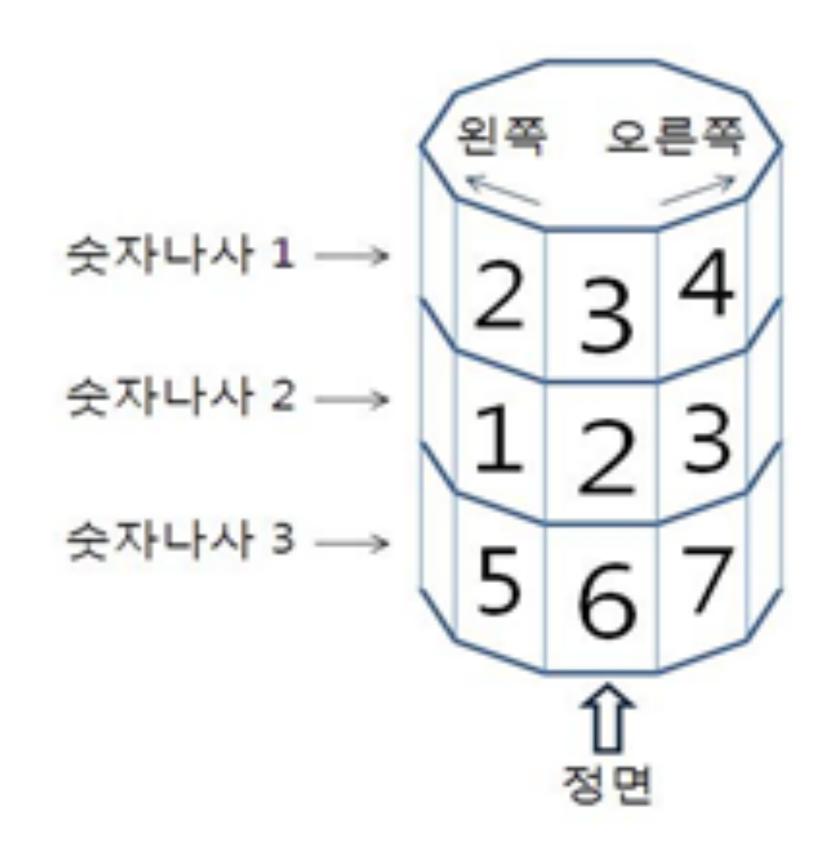
• 소스: http://codeplus.codes/f522d20c9343423eb41bc6155d116969

- 왼쪽으로 돌리면 아래에 있는 나사가 같이 돈다
- 오른쪽으로 돌리면 하나만 돌아간다



https://www.acmicpc.net/problem/13392

• D[i][j] = i번 나사가 현재 왼쪽으로 j번 돈 상황일 때 최소 횟수



https://www.acmicpc.net/problem/13392

• 왼쪽으로 돌리는 경우

```
int cost_l = (b[index] + 10 - cur) % 10;
int left = go(index+1, (turn + cost_l) % 10) + cost_l;
```

• 오른쪽으로 돌리는 경우

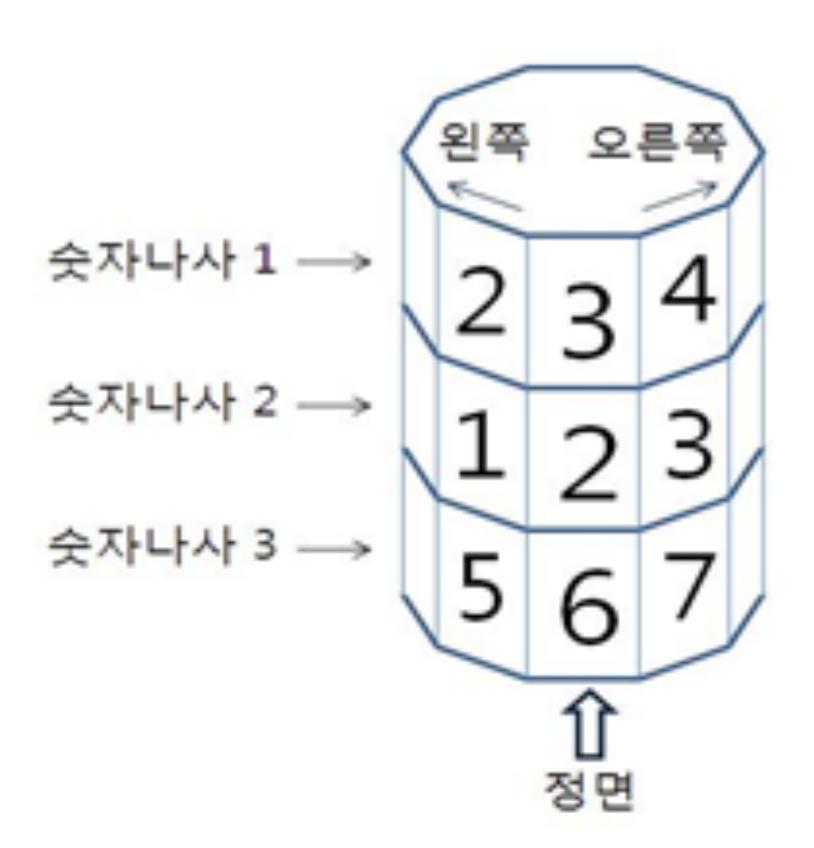
```
int cost_r = (cur + 10 - b[index]) % 10;
int right = go(index+1, turn) + cost_r;
```

https://www.acmicpc.net/problem/13392

• 소스: <a href="http://codeplus.codes/e74946799c6e4977be977224cff134b2">http://codeplus.codes/e74946799c6e4977be977224cff134b2</a>

# 숫자 맞추기

- 왼쪽으로 돌리면 아래에 있는 나사가 같이 돈다
- 오른쪽으로 돌리면 하나만 돌아간다



# 숫자 맞추기

https://www.acmicpc.net/problem/2494

• 소스: http://codeplus.codes/3be616e7a2074c76afc5536e0f2c74ad

- 동그란 디스크 N개로 이루어진 자물쇠가 있다.  $N \le 100$
- 현재 자물쇠의 상태가 주어졌을 때, 몇 번만에 자물쇠를 열 수 있는지 구하는 문제
- 한 번 자물쇠를 돌릴 때, 최대 세 칸을 시계 방향 또는 반시계 방향으로 돌릴 수 있다.
- 또, 최대 세 개의 인접한 디스크를 한 번에 돌릴 수 있다.

- 각각의 디스크마다 그 디스크를 가장 왼쪽으로 하면서 연속으로 한 칸, 두 칸, 세 칸을 몇 바퀴나돌릴지 결정해야 한다.
- 연속 세 칸 돌리기에 의해서 영향을 받는 칸의 개수는 최대 2개이다.
- D[i][j][k] = i번째 디스크를 돌릴 것이고, 현재 칸은 j만큼 돌아가 있고, 다음 칸은 k만큼 돌아가 있다.

https://www.acmicpc.net/problem/1514

• N = 5인 경우 돌릴 수 있는 방법

1	2	3	4	5

https://www.acmicpc.net/problem/1514

• N = 5인 경우 돌릴 수 있는 방법

1	2	3	4	5
1				
1	1			
1	1	1		
	2			
	2	2		
	2	2	2	
		3		
		3	3	
		3	3	3
			4	
			4	4
				5

- D[i][j][k] = i번째 디스크를 돌릴 것이고, 현재 칸은 j만큼 돌아가 있고, 다음 칸은 k만큼 돌아가 있다.
- 현재 i번째 디스크가 가리키고 있는 값: (a[i] + j) % 10
- i번째 디스크를 기준으로 연속 세 칸을 three만큼
- 연속 두 칸을 two만큼 돌린다.

- D[i][j][k] = i번째 디스크를 돌릴 것이고, 현재 칸은 j만큼 돌아가 있고, 다음 칸은 k만큼 돌아가 있다.
- 현재 i번째 디스크가 가리키고 있는 값: (a[i] + j) % 10
- i번째 디스크를 기준으로 연속 세 칸을 three만큼
- 연속 두 칸을 two만큼 돌린다.
- 이제 i번째 디스크는 (a[i] + j + two + three) % 10을 가리키고 있다.
- 한 칸을 얼마나 돌려야하는지는 수식으로 구할 수 있다.
- 총 돌리는 비용: cost[one] + cost[two] + cost[three]

- D[i][j][k] = i번째 디스크를 돌릴 것이고, 현재 칸은 j만큼 돌아가 있고, 다음 칸은 k만큼 돌아가 있다.
- 현재 i번째 디스크가 가리키고 있는 값: (a[i] + j) % 10
- i번째 디스크를 기준으로 연속 세 칸을 three만큼
- 연속 두 칸을 two만큼 돌린다.
- 이제 i번째 디스크는 (a[i] + j + two + three) % 10을 가리키고 있다.
- 한 칸을 얼마나 돌려야하는지는 수식으로 구할 수 있다.
- 총 돌리는 비용: cost[one] + cost[two] + cost[three]
- 다음 상태: D[i+1][(k+two+three)%10][three]

# 자물소

https://www.acmicpc.net/problem/1514

• D[1]에서 고려해야 하는 돌리는 방법

1	2	3	4	5
1				
1	1			
1	1	1		
	2			
	2	2		
	2	2	2	
		3		
		3	3	
		3	3	3
			4	
			4	4
				5

# 자물소

https://www.acmicpc.net/problem/1514

• D[2]에서 고려해야 하는 돌리는 방법

1	2	3	4	5
1				
1	1			
1	1	1		
	2			
	2	2		
	2	2	2	
		3		
		3	3	
		3	3	3
			4	
			4	4
				5

https://www.acmicpc.net/problem/1514

• D[i][j][k]의 상태

자물쇠: i i+1 i+2 i+3

돌아간 횟수: j k

https://www.acmicpc.net/problem/1514

- D[i][j][k]의 상태
- two와 three는 2중 for문을 사용
- one은 수식으로 구할 수 있다.

자물쇠:

i i+1 i+2 i+3

돌아간 횟수:

j

디스크 두 개 동시에 돌림:

two two

디스크 세 개 동시에 돌림:

three three three

https://www.acmicpc.net/problem/1514

• D[i+1][(k+two+three)%10][three]

• D[i][j][k]의 다음 상태

자물쇠:

i | i+1 |

i+2 i+3

돌아간 횟수:

i

K

디스크 한 개 돌림:

one

디스크 두 개 동시에 돌림:

two two

디스크 세 개 동시에 돌림:

three three three

https://www.acmicpc.net/problem/1514

• 소스: http://codeplus.codes/a754e9befaad47259bac0f42b86321ff