対で対2し ① 521: DFS/BFS ② 73を1 : 3FS ③ 2) +7ほか のは3FS ④ 24224を、DTSkstra

DAG

Nolton

Critical path

# 2017/08/14

최백준 choi@startlink.io

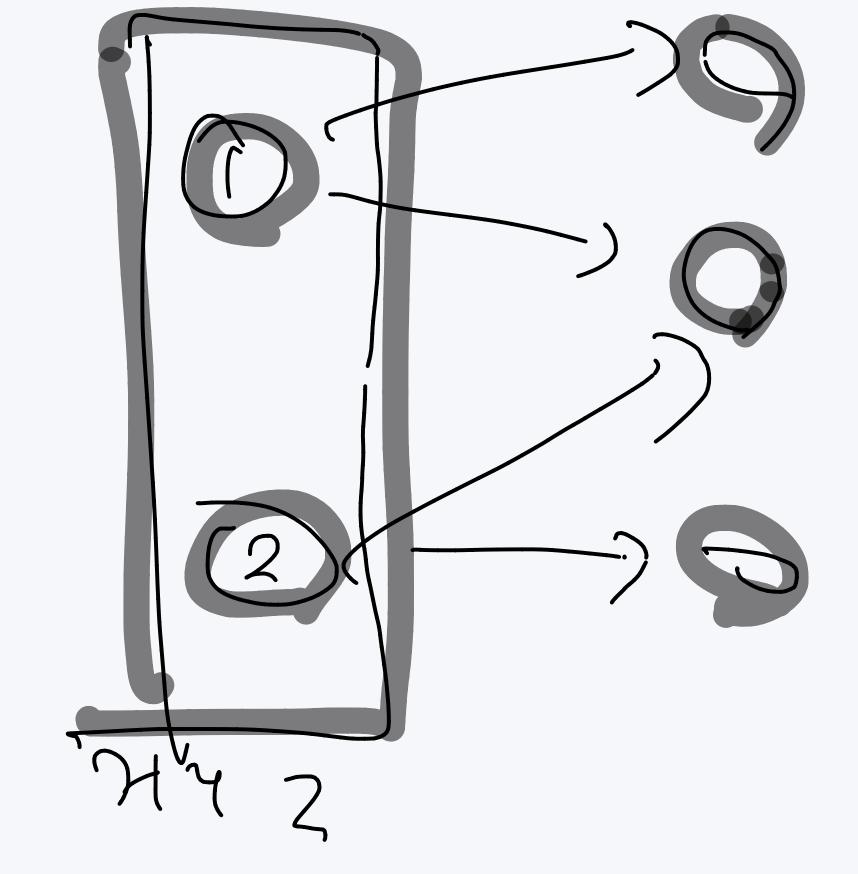
三年: (101号の1 25年 02月2mg

https://www.acmicpc.net/problem/13549

- 수빈이의 위치: N
- 동생의 위치: K
- 동생을 찾는 가장 빠른 시간을 구하는 문제

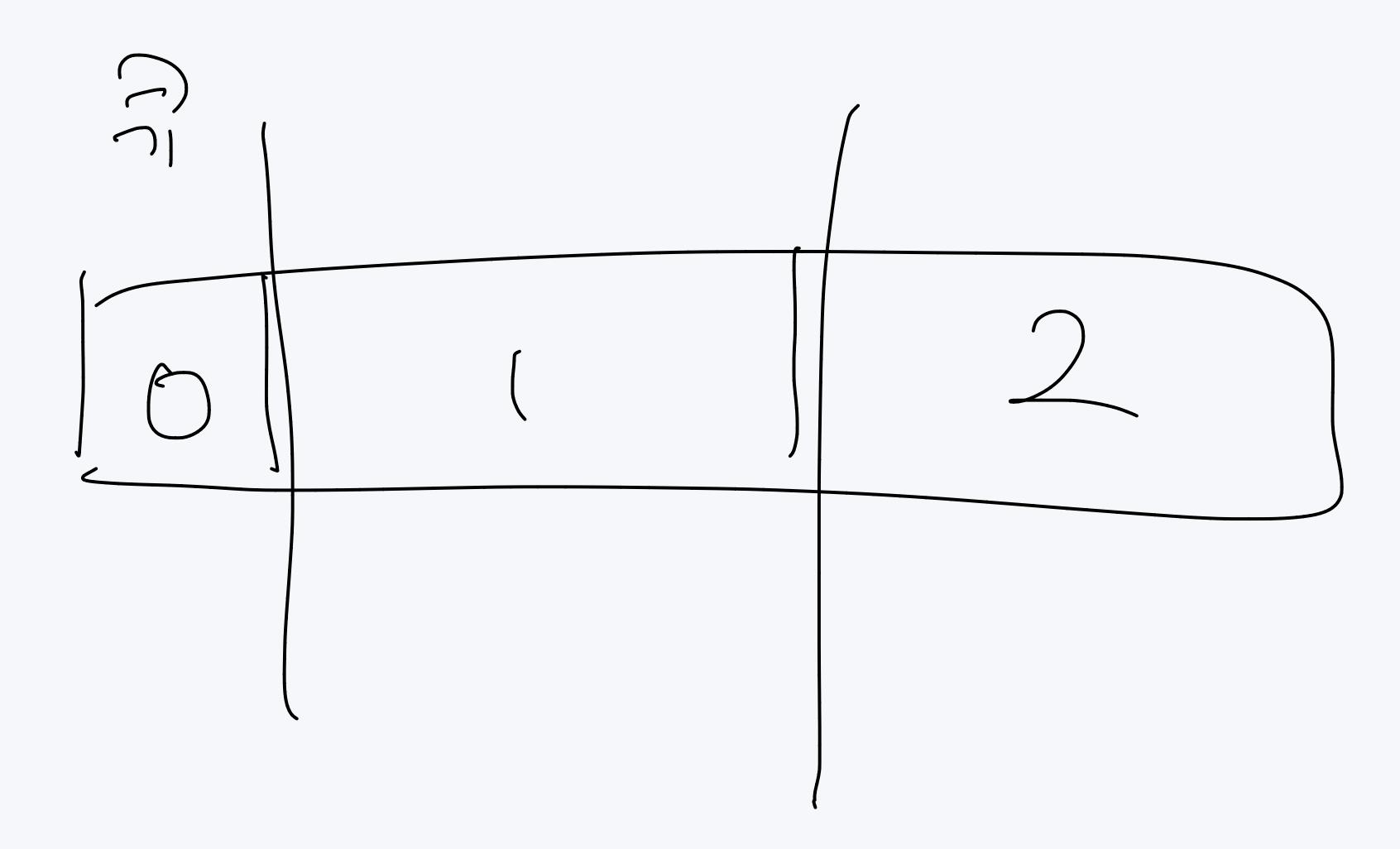
• 수빈이가 할 수 있는 행동 (위치: X)

- 1. 걷기: X+1 또는 X-1로 이동 (1초)
- 2. 순간이동: 2\*X로 이동 (0초)



https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

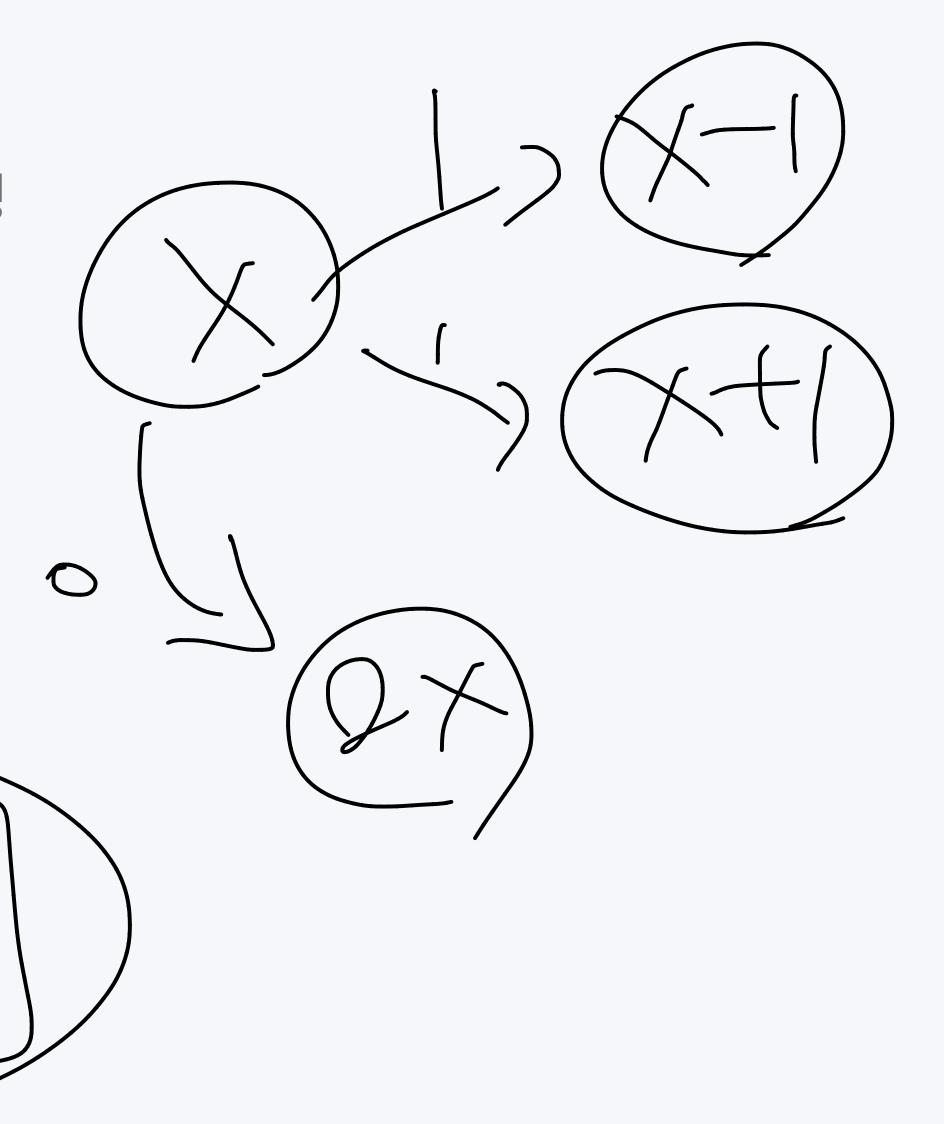


https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

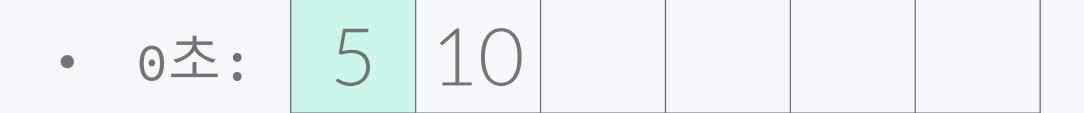


• 1초:



https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0 ~ 20까지만 위치가 있다고 가정



• 1초: 4 6

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0 ~ 20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10

• 1초: 4 6

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0 ~ 20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

1초: 4 6 9 11

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0 ~ 20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

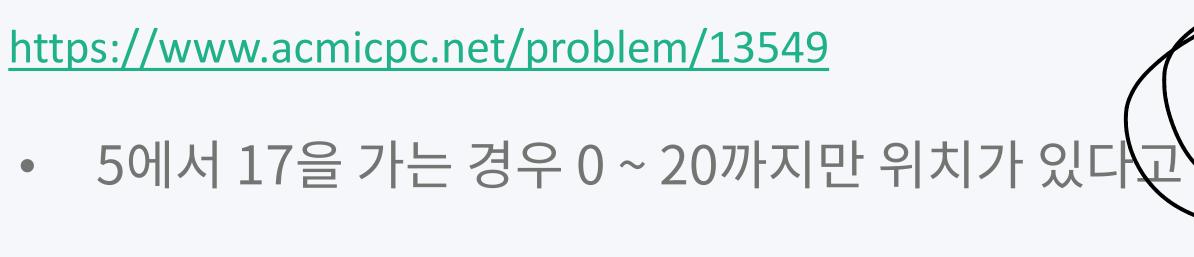
• 1초: 4 6 9 11

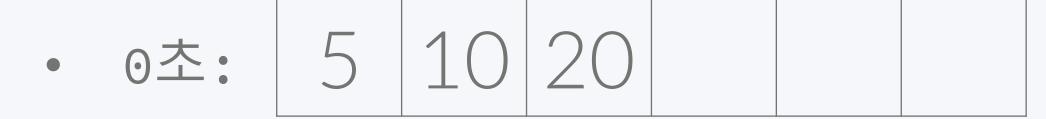
https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0 ~ 20까지만 위치가 있다고 가<u>정</u>

• o초: 5 10 20

1초: 4 6 9 11 19





1초: 4 6 9 11 19

· 2초:

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

1초: 4 6 9 11 19 8

• 2초: 3

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

1초: 4 6 9 11 19 8

• 2초: 3

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

· 1초: 4 6 9 11 19 8 12

• 2초: 3 7

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

· 1초: 4 6 9 11 19 8 12

• 2초: 3 7

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0 ~ 20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

1초: 4 6 9 11 19 8 12 18

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0 ~ 20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

1초: 4 6 9 11 19 8 12 18

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

· 1초: 4 6 9 11 19 8 12 18

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

· 1초: 4 6 9 11 19 8 12 18

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 5에서 17을 가는 경우 0~20까지만 위치가 있다고 가정

• o초: 5 10 20

· 1초: 4 6 9 11 19 8 12 18 16

https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 이런식으로 BFS를 진행한다.

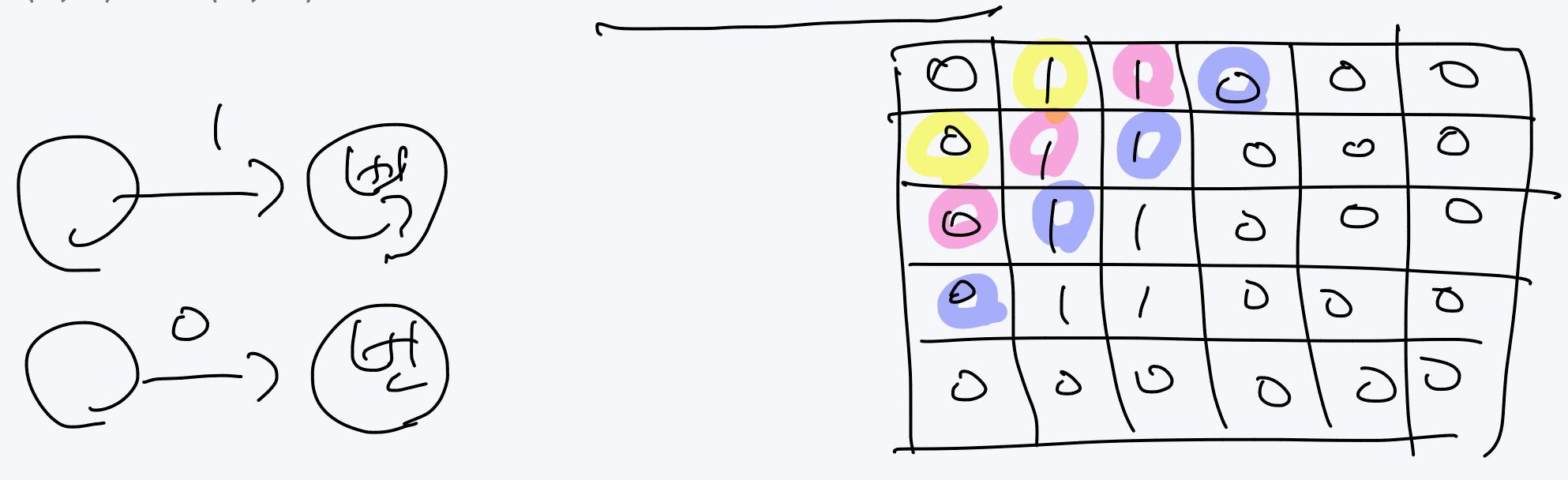
https://www.acmicpc.net/problem/13549

• 덱을 사용해 순간 이동은 덱의 앞에, 걷기는 덱의 뒤에 넣는 방법도 생각해 볼 수 있다.

- C++ (큐): https://gist.github.com/Baekjoon/9a2f48a57c0a2782869e4b69026a0972
- C++ (덱): https://gist.github.com/Baekjoon/8e524d4a7cfd61263c94e3c6666f99b1
- Java (큐): https://gist.github.com/Baekjoon/9134f710bf6d99ff7f1df27e36b208e6
- Java (덱): https://gist.github.com/Baekjoon/f83e1a3efaac26be2e254352ee098751

### 알고스땃

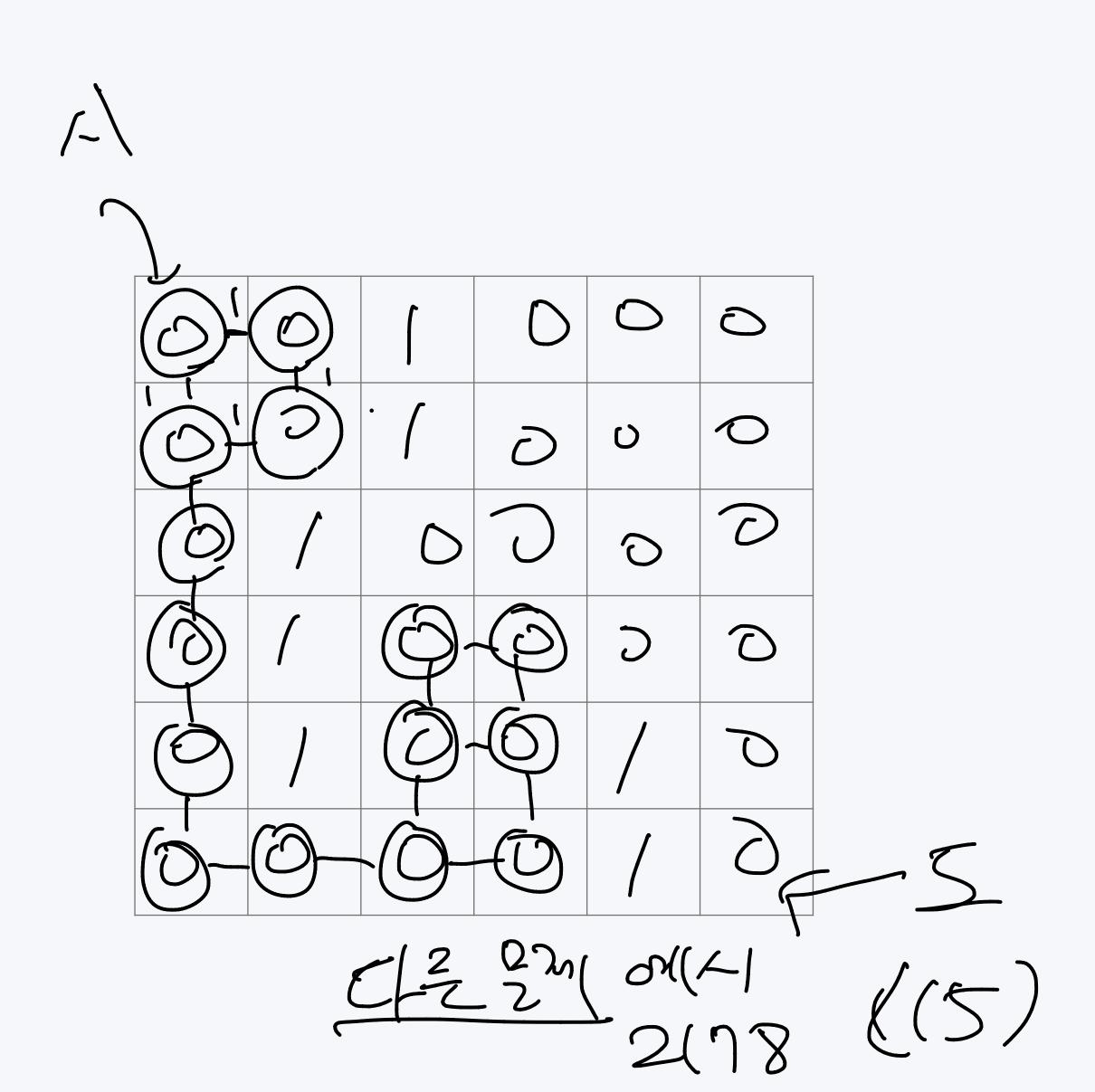
- 미로는 N\*M크기이고, 총 1\*1크기의 방으로 이루어져 있다
- 빈 방은 자유롭게 다닐 수 있지만, 벽은 부수지 않으면 이동할 수 없다
- (x, y)에 있을 때, 이동할 수 있는 방은 (x+1, y), (x-1, y), (x, y+1), (x, y-1) 이다
- (1, 1)에서 (N, M)으로 이동하려면 벽을 최소 몇 개 부수어야 하는지 구하는 문제



https://www.acmicpc.net/problem/1261

• 처음 상태

		-(1)	1	1	1
	1			0	
0	0	1	1	1	1
1	1	0		0	1
0	1	1		1	0
1	0	0		1	5



https://www.acmicpc.net/problem/1261

• 벽을 부수지 않고 이동할 수 있는 곳

0	0	1	1	1	1
0	1				
0	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	1
0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	1	0

0	0		
0			
	0		

### 알고스땃

https://www.acmicpc.net/problem/1261

• 벽을 1개 부수고 이동할 수 있는 곳

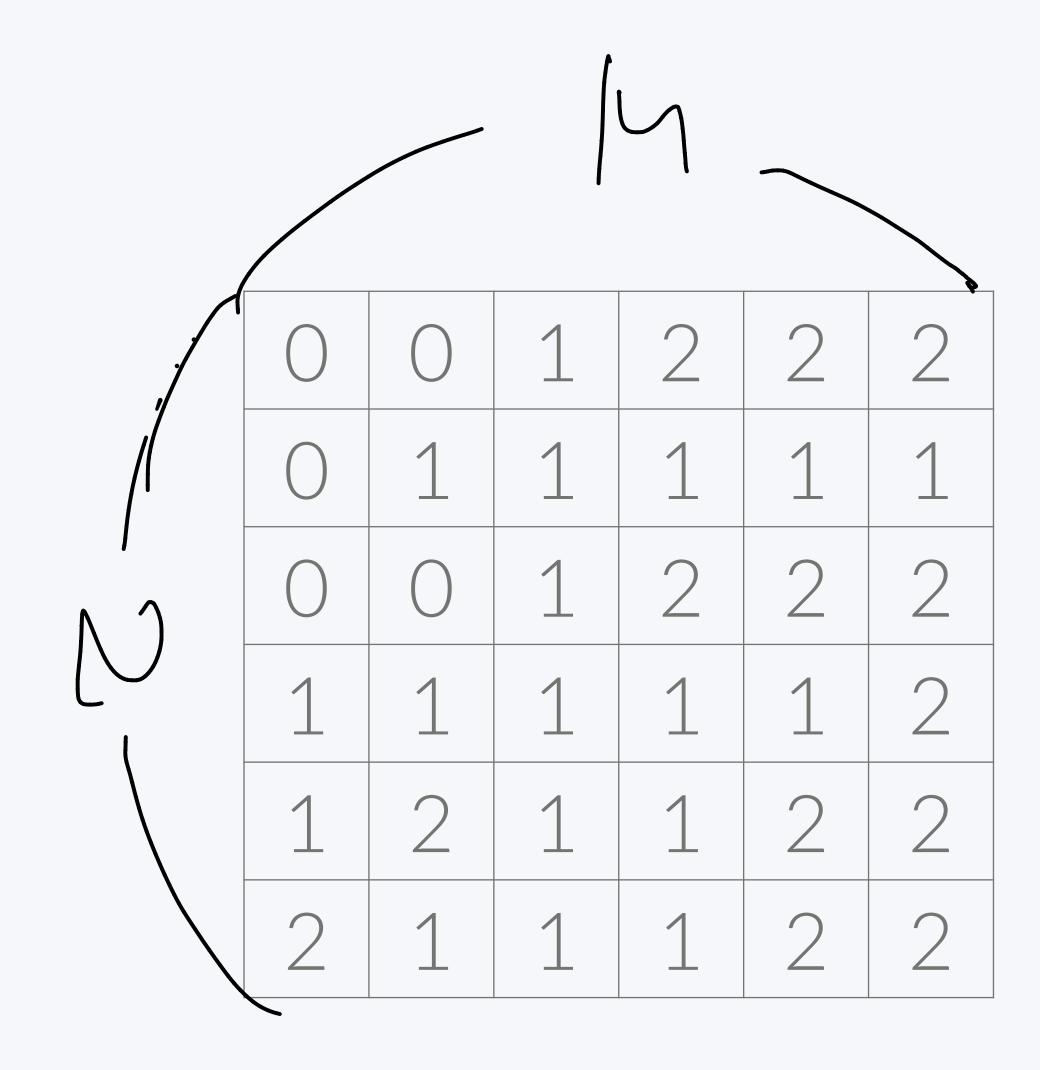
0	0	1	1	1	1
0	1	0	0		0
0	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	1
0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	1	0

0		1			
	1	1	1	1	1
	0	1			
1	1	1	1	1	
1		1	1		
	1	1	1		

https://www.acmicpc.net/problem/1261

• 벽을 2개 부수고 이동할 수 있는 곳

	0	1	1	1	1
0	1				
0	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	1
0	1	1	0	1	0
1	0	0	0	1	0

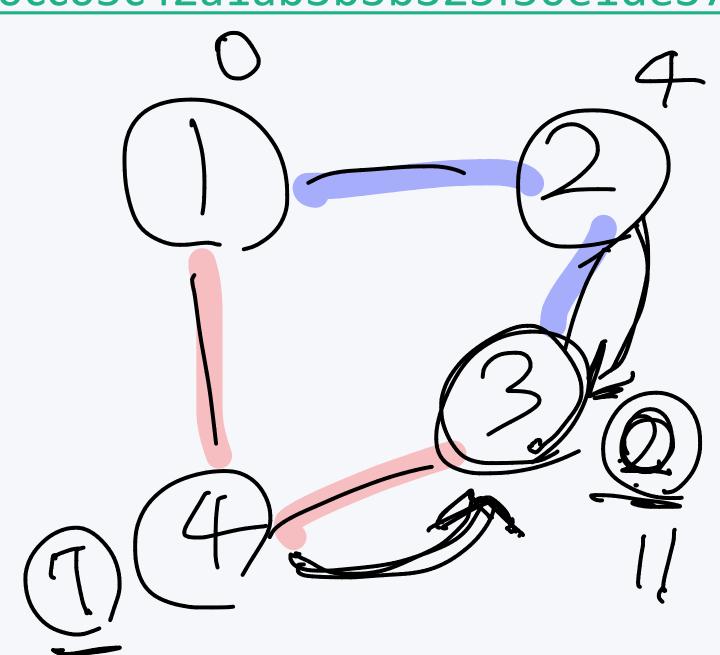


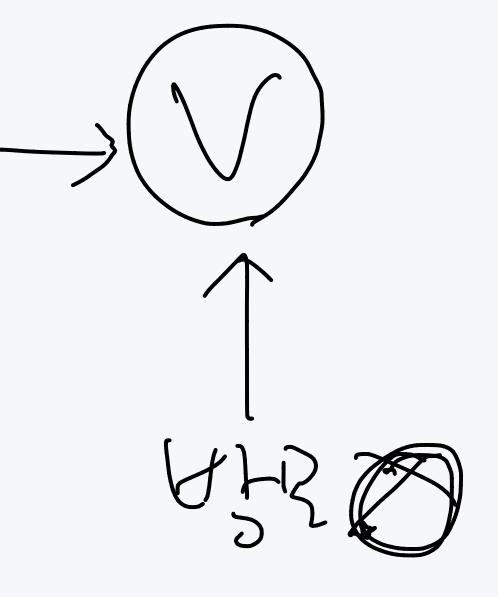
- BFS탐색을 벽을 부순 횟수에 따라서 나누어서 수행해야 한다.
- C/C++: <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/3d8ed2a3976c7affbd73">https://gist.github.com/Baekjoon/3d8ed2a3976c7affbd73</a>
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/e66c8bed6b5d440d5bafbfe882acc19e
- 시간 복잡도: O(N^2)

https://www.acmicpc.net/problem/1261

- 어차피 벽을 뚫는다와 안 뚫는다로 나누어지기 때문에, 덱을 사용한다
- 벽을 뚫는 경우에는 뒤에, 안 뚫는 경우에는 앞에 추가한다.
- C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/9da1eed82383645026cc
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/0cc05c42a1ab3b3b325f50e1de371442

• 시간 복잡도: O(N^2)





https://www.acmicpc.net/problem/12851

- 수빈이의 위치: N
- 동생의 위치: K
- 동생을 찾는 가장 빠른 시간을 구하는 문제, 그리고 그러한 방법의 개수도 구해야 한다

()//

5-)10-> 9-> 18->11)

5-74-)8-)(6-)17

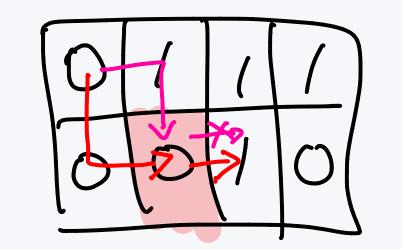
• 수빈이가 할 수 있는 행동 (위치: X)

- 1. 걷기: X+1 또는 X-1로 이동 (1초)
- 2. 순간이동: 2\*X로 이동 (1초)

```
while (!q.empty()) {
    int now = q.front(); q.pop();
    for (int next : {now-1, now+1, now*2}) {
        if (0 <= next && next <= MAX) {
            \if (check[next] == false) {
                q.push(next); <a href="mailto:check[next]">check[next]</a> = true;
                      next] = dist[now]
                 cnt[next] = cnt[now];
             } else if (dist[next] == dist[now] + 1) {
                 cnt[next] += cnt[now];
           0101452,0125 312
```

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/39ca797291fc85129c6f1280bf261b5b
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/e170e8d3cfeb258f001fa951bfa747e7

### 벽부수고 이동하기



- NxM의 행렬로 나타내는 지도에서 (1, 1)에서 (N,M)으로 최단 거리로 이동하는 문제
- 0은 빈 칸, 1은 벽
- 단, 벽은 한 번 부수고 지나갈 수 있다

### 벽부수고이동하기

https://www.acmicpc.net/problem/2206

- 벽을 부순다는 조건이 없으면 일반적인 미로 탐색 문제이다
- 어떤 칸에 방문했을 때, 벽을 부순 적이 있는 경우와 아직 부순 적이 없는 경우는 다른 경우 이기 때문에
- 상태 (i, j) 대신에 (i, j, k) (k == 0이면 벽을 부순 적이 없음, 1이면 있음) 으로 BFS 탐색을 진행한다.

 $\frac{1}{5}$ 

#### 벽부수고이동하기

https://www.acmicpc.net/problem/2206

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/488504115d1acaf9dc319d05c4b59418
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/ac92846bffeeb63f6f8c314c5415b9b7

 $(X,Y) \longrightarrow (MX,MY)$ 

# 탈출

- 지도는 R행 C열이다
- 비어있는 곳은 '.'
- 물이 차있는 지역은 '\*'
- 돌은 'X'
- 비버의 굴은 'D'
- 고슴도치의 위치는 'S'

- 먼저, 물이 언제 차는지 미리 구해놓은 다음에
- 고슴도치를 그 다음에 이동시킨다

https://www.acmicpc.net/problem/3055

• 지도 상태

•	물이	자는	시간

•		•	*
•	•	•	•
•	•	X	•
S	•	*	•
•	•	•	•

5	-1	1	
4	3	2	1
3	2	-1	0
2	1	0	1
3	2	1	2

https://www.acmicpc.net/problem/3055

• 지도 상태

• 물이 차는 시간

•		•	*
•	•	•	•
•	•	X	•
S	•	*	•
•	•	•	•

5	-1	1	
4	3	2	1
3	2	-1	0
2	1	0	1
3	2	1	2

1		
0		
1		

https://www.acmicpc.net/problem/3055

• 지도 상태

• 물이 차는 시간

•		•	*
•	•	•	•
•	•	X	•
S	•	*	•
•	•	•	•

5	-1	1	0
4	3	2	1
3	2	-1	0
2	1	0	1
3	2	1	2

2		
1		
0		
1		

https://www.acmicpc.net/problem/3055

• 지도 상태

• 물이 차는 시간

•		•	*
•	•	•	•
•	•	X	•
S	•	*	•
•	•	•	•

5	-1	1	
4	3	2	1
3	2	-1	0
2	1	0	1
3	2	1	2

3		
2		
1		
0		
1		

https://www.acmicpc.net/problem/3055

• 지도 상태

•		•	*
•	•	•	•
•	•	X	•
S	•	*	•

• 물이 차는 시간

5	-1	1	
4	3	2	1
3	2	-1	0
2	1	0	1
3	2	1	2

3	4	
2		
1		
0		
1		

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/f540851ce65619a8b07c65ac3f2ca245
- Java: <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/cd2de8bd2b931622f304df1a2a6c2f1b">https://gist.github.com/Baekjoon/cd2de8bd2b931622f304df1a2a6c2f1b</a>

- 빈칸, 벽, 문으로 이루어진 지도가 주어진다.
- 두 죄수가 탈옥하기 위해서 열어야 하는 문의 최소 개수를 구하는 문제

- 두지도를 상하좌우로 한 칸씩 확장하면
- 두 죄수의 탈옥 경로는
- 어딘가에서 만나서 함께 이동하는 꼴이 된다
- 따라서, 지도의 밖에서 BFS 1번, 각 죄수별로 1번씩 BFS를 수행한다.
- 그 다음, 정답을 합친다
- 이 때, 문에서 만나는 경우는 조심해야 한다

https://www.acmicpc.net/problem/9376 \* \* # \* \* \* \* \* \*



https://www.acmic

cpc.net	/probl	em/93	<u>76</u>			(2				
(5)										
4	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•
•	*	*	*	*	#	*	*	*	*	
•	*	•	•	#	•	#	•	•	*	•
•	*	*	*	*	•	*	*	*	*	•
•	*	\$	#	•	#	•	#	(\$)	*	•
•	*	*	*	*	*	*	*	*	*	•
•	•	•	•	•	•	•	•	•	•	•

https://www.acmicpc.net/problem/9376

밖에서 부터

죄수 1부터

죄수 2부터

0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	_	_	_	_	1	_	_	_	_	0
0	_	2	2	2	1	2	2	2	_	0
0	_	I	I	I	1	I	ı	-	_	0
0	_	3	3	2	2	2	3	3	-	0
0	_	I	I	ı	I	I	ı	-	_	0
0	0	0	0	0	0	0		0	0	0

3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
3	1	-	_	_	3	_	-	_	_	3
3	ı	3	3	3	2	3	3	3	_	3
3	-	_	_	_	2	_	_	_	_	3
3	-	0	1	1	2	2	3	3	_	3
3	-	-	_	_	_	_	_	_	_	3
3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
3	_	-	1	_	3	ı	1	ı	ı	3
3	_	3	3	3	2	3	3	3	_	3
3	_	_	-	_	2	ı	ı	ı	ı	3
3	_	3	3	2	2	1	1	0	I	3
3	_	-	1	_	I	I	I	I	I	3
3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3



https://www.acmicpc.net/problem/9376

밖에서 부터

죄수 1부터

죄수 2부터

0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
0	_	_	_	_	1	_	_	_	_	0
0	_	2	2	2	1	2	2	2	_	0
0	_	-	_	-	1	_	ı	_	_	0
0	_	3	3	2	2	2	3	3	_	0
0	_	1	-	ı	-	-	I	-	_	
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0

3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
3	I	I	I	I	3	ı	ı	_		3
3	ı	3	3	3	2	3	3	3	_	3
3	I	I	I	I	2	ı	-	_		3
3	I	0	1	1	2	2	3	3		3
3	I	I	I	I	-	ı	-	_		3
3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3

3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
3	_	_	_	_	3	-	_	_	_	3
3	_	3	3	3	2	3	3	3	_	3
3	_	_	_	_	2	-	_	_	_	3
3	_	3	3	2	2	1	1	0	_	3
3	_	_	_	_	_	_	_	_	_	3
3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3



- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/682466914543f0aeccc3da8941c015d1
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/99c1122a37a2e025b1994eb52342a35f

### 열쇠

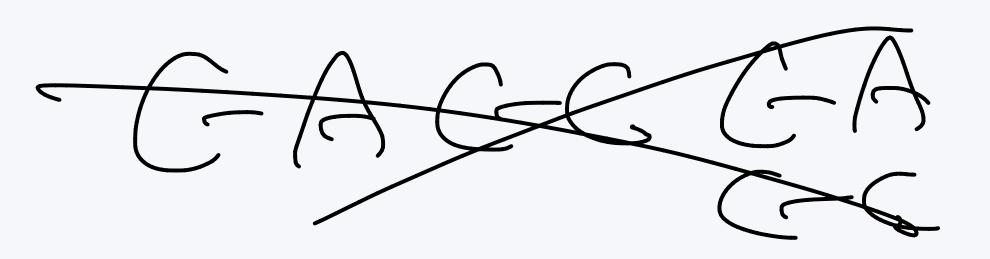
- BFS를 큐 27개로 수행해야 한다.
- 큐 1개: 일반적인 BFS
- 큐 26개: 문을 열기 위해 기다리는 큐



- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/a2442e638027d8c8174c
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/c5f9a4756842bcbd8da639ae89f5af7e

- 1. 화면에 A를 출력한다.
- 2. Ctrl-A: 화면을 전체 선택한다
- 3. Ctrl-C: 전체 선택한 내용을 버퍼에 복사한다
- √4. Ctrl-V: 버퍼가 비어있지 않은 경우에는 화면에 출력된 문자열의 바로 뒤에 버퍼의 내용을 붙여넣는다.
- 크리보드의 버튼을 총 N번 눌러서 화면에 출력된 A개수를 최대로하는 프로그램을 작성하시오.





https://www.acmicpc.net/problem/11058 • D[N] = 크리보드의 버튼을 총 N번 눌러서 화면에 출력된 A개수의 최대값 TCACC 7 C-C C-V C-V DTW43



https://www.acmicpc.net/problem/11058

• D[i] = 크리보드의 버튼을 총 i번 눌러서 화면에 출력된 A개수의 최대값

• Ctrl + A, Ctrl + C, Ctrl + V 는 총 3번이다. \

N-(-2)

- D[i] = 크리보드의 버튼을 총 i번 눌러서 화면에 출력된 A개수의 최대값
- Ctrl + A, Ctrl + C, Ctrl + V 는 총 3번이다.
- 이것을 총 몇 번 반복할지를 j번이라고 한다
- $D[i] = j^*(D[i-j-1])$



- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/c2cf266e84d4f8fe52adab8486d054c2
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/0597c1e1ab1c4906ba6bebd3eab6a7d1

### BOJ 개리

- 스타트는 BOJ를 외치면서 링크를 만나러 가려고 한다
- 따라서, 스타트는 B, O, J, B, O, J, B, O, J, ... 순서로 보도블럭을 밟으면서 점프를 할 것이다
- 스타트가 링크를 만나는데 필요한 에너지 양의 최소값을 구하는 프로그램을 작성하시오.

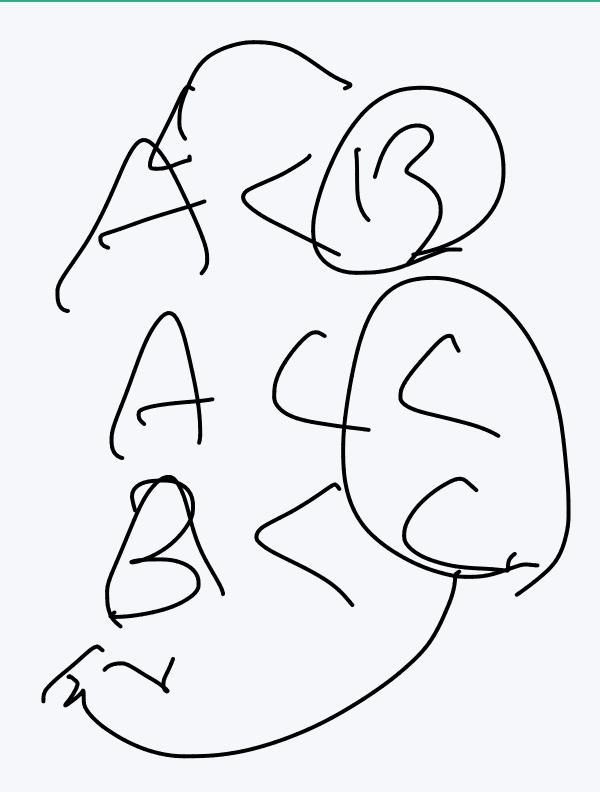
# BOJ 712

https://www.acmicpc.net/problem/12026

• D[N] = N에 오는 최소 에너지

## BOJ 개리

- C++: <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/d5648836057d6621aaa8baacb5762160">https://gist.github.com/Baekjoon/d5648836057d6621aaa8baacb5762160</a>
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/b5e6050d7ca94c08f3f6ddde384a6665



### ABC

https://www.acmicpc.net/problem/12969

• D[i][a][b][p] = 길이가 i이고, A의 개수가 a개, B의 개수가 b개, s[i] < s[j] 쌍이 p개 있는 문자열이 가능한가? 1401 745; Ptath STTC SCSTP7

#### ABC

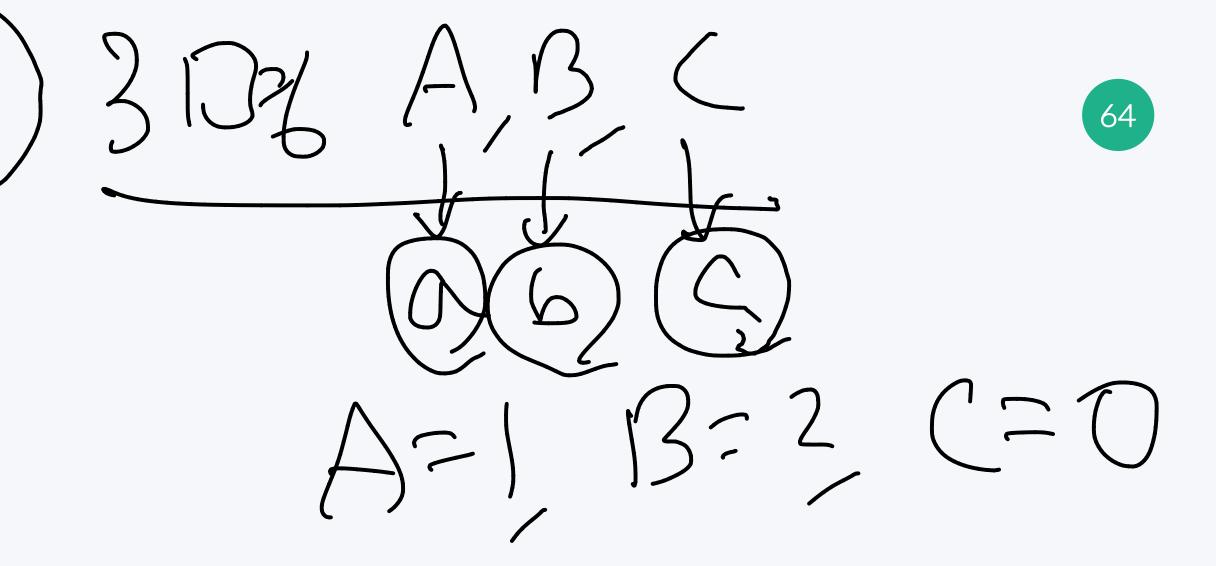
- D[i][a][b][p] = 길이가 i이고, A의 개수가 a개, B의 개수가 b개, s[i] < s[j] 쌍이 p개 있는 문자열이 가능한가?
- i번째 글자가 A인 경우
- D[i+1][a+1][b][p]
- i번째 글자가 B인 경우
- D[i+1][a][b+1][p+a]
- i번째 글자가 C인 경우
- D[i+1][a][b][p+a+b]

### ABC

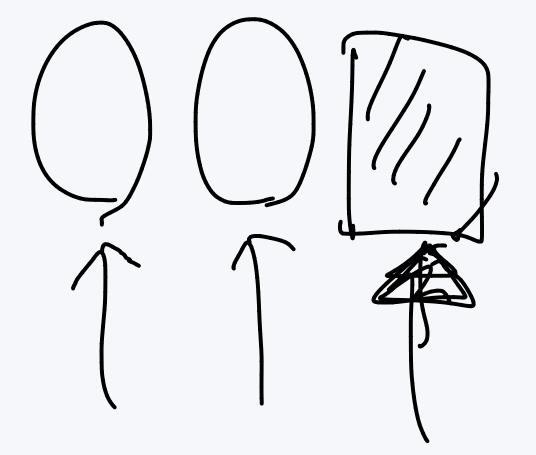
- C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/6d73e5e30f54b5f2c2d20a455be168df
- Java: <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/c9ae879b8fda3bb0ce0b89e31b726168">https://gist.github.com/Baekjoon/c9ae879b8fda3bb0ce0b89e31b726168</a>

https://www.acmicpc.net/problem/14238

- A: 아무 때나 가능
- B: 출근을 하면 다음날 쉬어야 함
- C: 출근한 다음날과 다다음날 쉬워야 함



출근 기록 S의 모든 순열 중에서 올바른 출근 기록인 것 아무거나 찾는 문제



21/2 2012 2012 3/5/

- A: 아무 때나 가능
- B: 출근을 하면 다음날 쉬어야 함
- C: 출근한 다음날과 다다음날 쉬워야 함
- 출근 기록 S의 모든 순열 중에서 올바른 출근 기록인 것 아무거나 찾는 문제

- 출근 기록에서 중요한 정보는 A의 개수(a), B의 개수(b), C의 개수(c)
- B와 C때문에, 전날과 전전날 누가 일했는지가 필요하다.

https://www.acmicpc.net/problem/14238

• D[a][b][c][p1][p2] = A, B, C의 개수가 (a, b, c) 이고, 전날 일한 사람이 p1, 그 전날 일한 사람이

p2인 것이 가능한가?

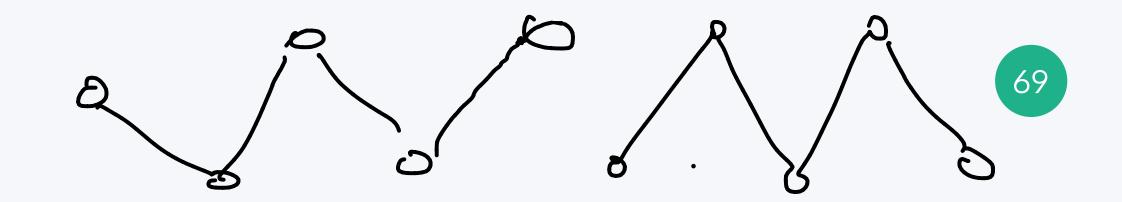
2/2/2012

CHE; DEATICOTES BZU: PAI CLA: DEOJEHO CCIE O CPI C 321, D, X2 Ll (2) X2 Chain Conth [ct][2] Chi]

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/581e5620e954a7355a5d729fc7815c55
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/1fe1fe1a432c5af5df71dbab95dbb60a

# 홍준이의 친위대





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

• N명의 사람을 한 줄로 세우는데, 양 옆의 사람이 자신보다 크거나 작게 세우는 경우의 수

1424 Short(M)

# 홍준이의 친위대

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



1324, 2143, 3142, 2314, 3412, 4231, 4132, 2413, 3241, 1423
 와 같은 10가지 배치가 가능하다.



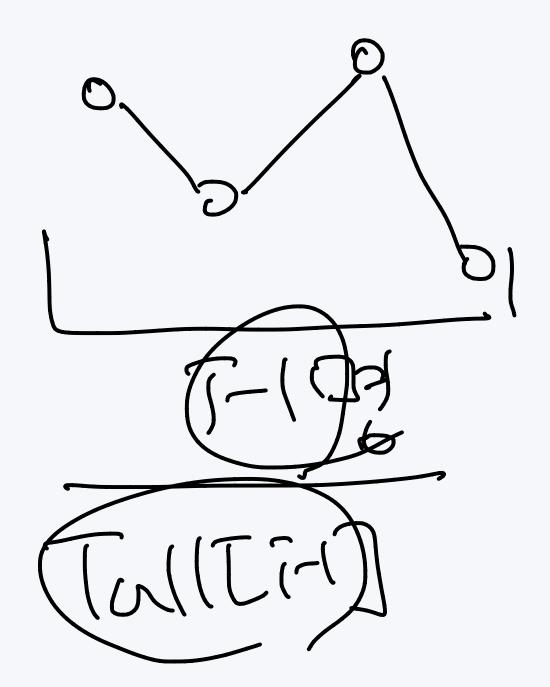
# 홍준이의 친위대 [세7]

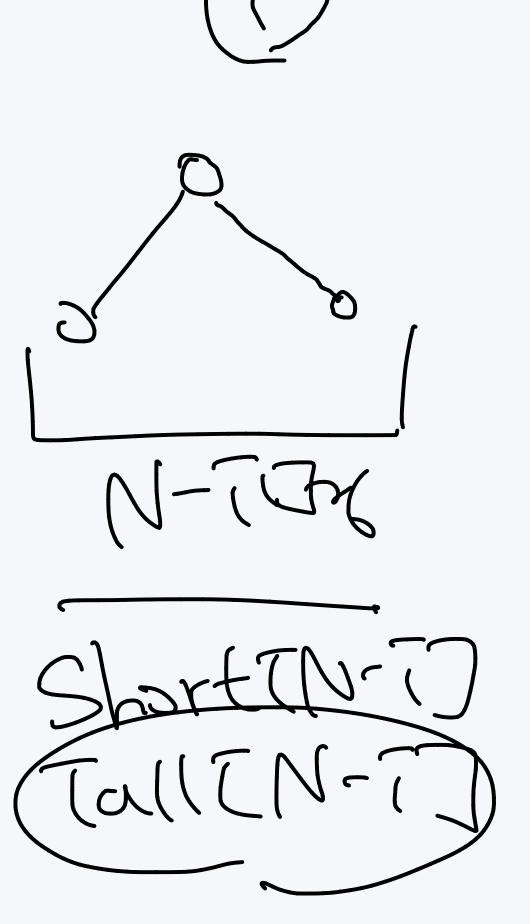
https://www.acmicpc.net/problem/3948

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

7(7/ NOL K/201 OM(01)

Tall[w]= Tall [in]





## 홍준이의 친위대

- 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?

# 홍준이의 친위대

- 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)

# 홍준이의 친위대

- Tall(n) = 1번 사람 > 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Short(n) = 1번 사람 < 2번 사람으로 줄을 서는 경우의 수
- Tall(0) = 1이라고 두면, Tall(1) = Tall(2) = 1
- Tall(n)을 구하기 위해, 가장 키가 큰 사람의 위치를 k라고 하자. (1, 3, 5, …)
- 왼쪽에 k-1명을 세워야 하는 경우의 수: Tall(k-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)

# 홍준이의 친위대

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/dc618704171acdc38ce3f769a92f61a8
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/5c00966d53b681737ff034f0c786a9d9

# 인접한비트의개수

https://www.acmicpc.net/problem/2698

• 수열 S의 크기 n과 k가 주어졌을 때, 인접한 비트의 개수가 k인 수열 S의 개수

#### 77

# 인접한비트의개수

https://www.acmicpc.net/problem/2698

• D[n][k][l] = N자리, 인접한 1의 개수 k개, 마지막 수 l

# 인접한비트의개수

- D[n][k][l] = N자리, 인접한 1의 개수 k개, 마지막 수 l
- 마지막 수가 0인 경우
- 마지막 수가 1인 경우

# 인접한비트의개수

- D[n][k][l] = N자리, 인접한 1의 개수 k개, 마지막 수 l
- 마지막 수가 0인 경우
- D[n-1][k][0] + D[n-1][k][1]
- 마지막 수가 1인 경우
- D[n-1][k][0] + D[n-1][k-1][1]

#### 80

# 인접한비트의개수

- 초기값
- D[1][0][0] = 1
- D[1][0][1] = 1

# 인접한비트의개수

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/b0db2fb13f65e6ffc2ea6191b5af9f49
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/ce292440d87aa549d57f774f84727c0f

- N개의 조각이 주어졌을 때, 두 개의 탑을 만든다
- 이 때, 두 탑의 높이를 같게 만드려고 한다.
- 가능한 탑의 높이 중 최대값을 구하는 문제

- 모든 조각의 높이의 합은 500,000을 넘지 않는다
- 즉, 두 탑의 최대 높이는 500,000/2 = 250,000 이다.

https://www.acmicpc.net/problem/1126

• 각각의 조각에 대해서 다음과 같은 세 가지를 결정할 수 있다.

- 첫 번째 탑에 조각을 올려놓는다
- 두 번째 탑에 조각을 올려놓는다
- 조각을 탑 위에 올려놓지 않는다

https://www.acmicpc.net/problem/1126

• 문제를 일반화 할 수 있다

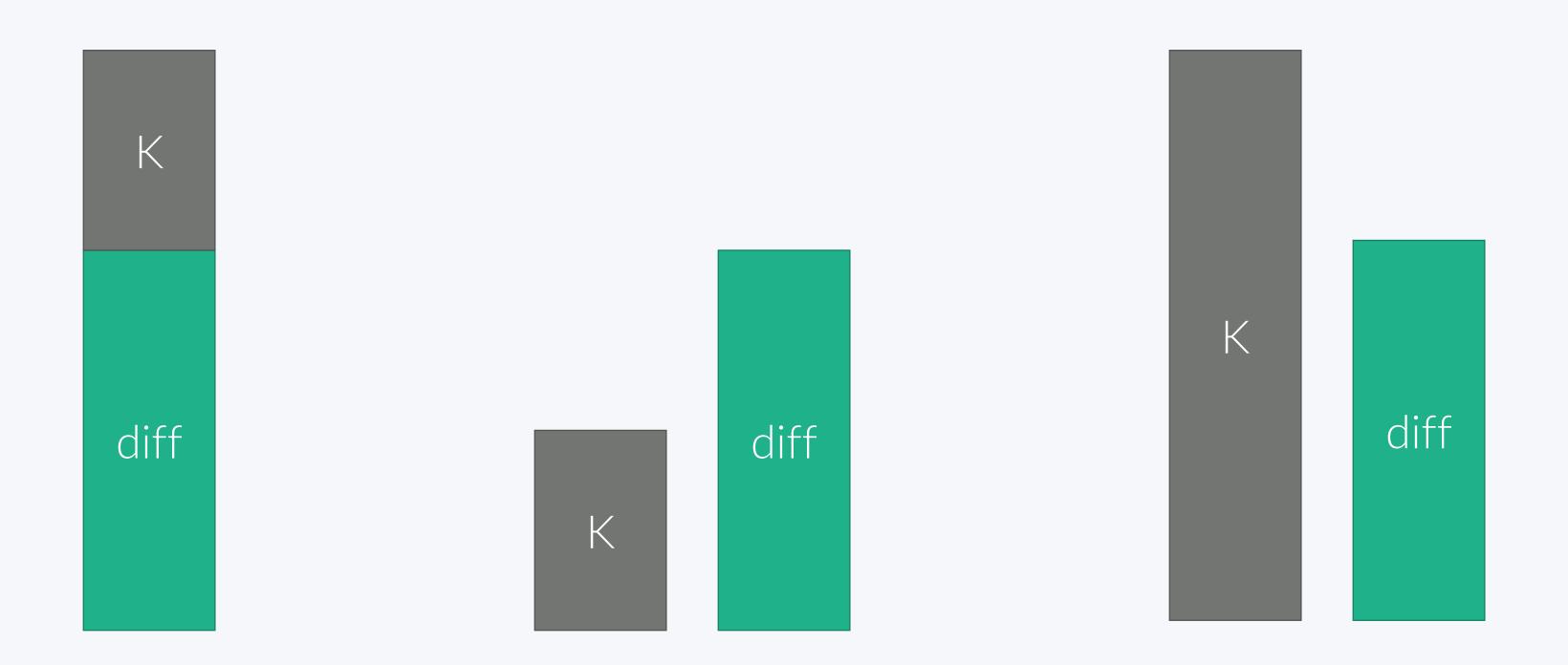
- 탑 하나의 높이는 diff이고, 또 다른 탑의 높이는 0이다.
- 여기서, 조각을 적절히 놓아서 만들 수 있는 가장 큰 두 탑의 높이
- 이 때, 두 탑의 높이는 같아야 한다.

• D[N][diff] = 조각이 N개 남았고, 높은 탑의 높이가 diff

- 탑 하나의 높이는 diff이고, 또 다른 탑의 높이는 0이다.
- 조각의 높이는 K이다.



- 블럭을 diff인 탑에 놓는 경우
- 블럭을 0인 탑에 놓는 경우



# 같은 탑



- C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/bfc5bacbe4fae6558cba43eb4da8ec5e
- Java: <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/16c8b3ec740cbef89c84b2fafddc48f5">https://gist.github.com/Baekjoon/16c8b3ec740cbef89c84b2fafddc48f5</a>

https://www.acmicpc.net/problem/5015

• 패턴에 맞는 파일명을 찾는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/5015

• D[i][j] = 패턴의 i번째 문자열과 파일명의 j번째 문자열이 매치되는가?

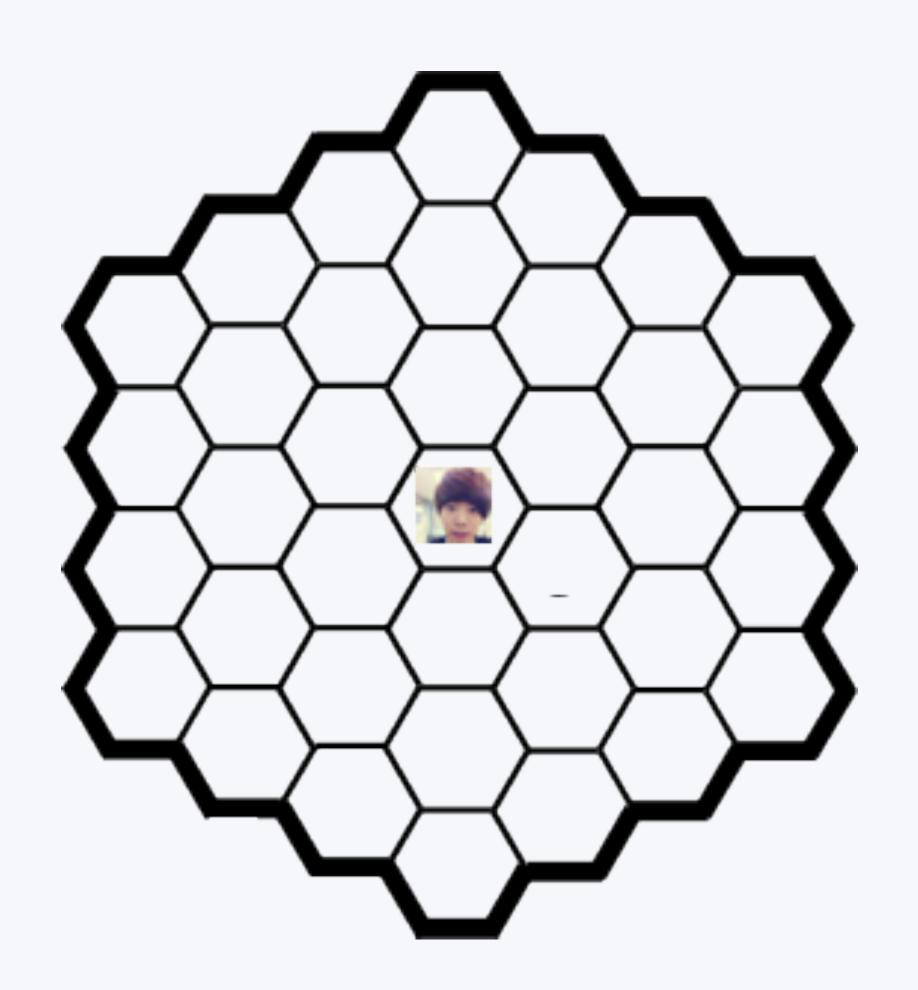
- D[i][j] = 패턴의 i번째 문자열과 파일명의 j번째 문자열이 매치되는가?
- P[i] == S[j]인 경우
- D[i][j] = D[i+1][j+1]

- D[i][j] = 패턴의 i번째 문자열과 파일명의 j번째 문자열이 매치되는가?
- P[i] 가 패턴이 경우
- D[i+1][k] == true인 k가 존재하면 D[i][j] = true

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/ba8a748a1eb07f3bf8a3f49483517e73
- Java: <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/db61abcdd37b3a2acac63afa08fb157d">https://gist.github.com/Baekjoon/db61abcdd37b3a2acac63afa08fb157d</a>

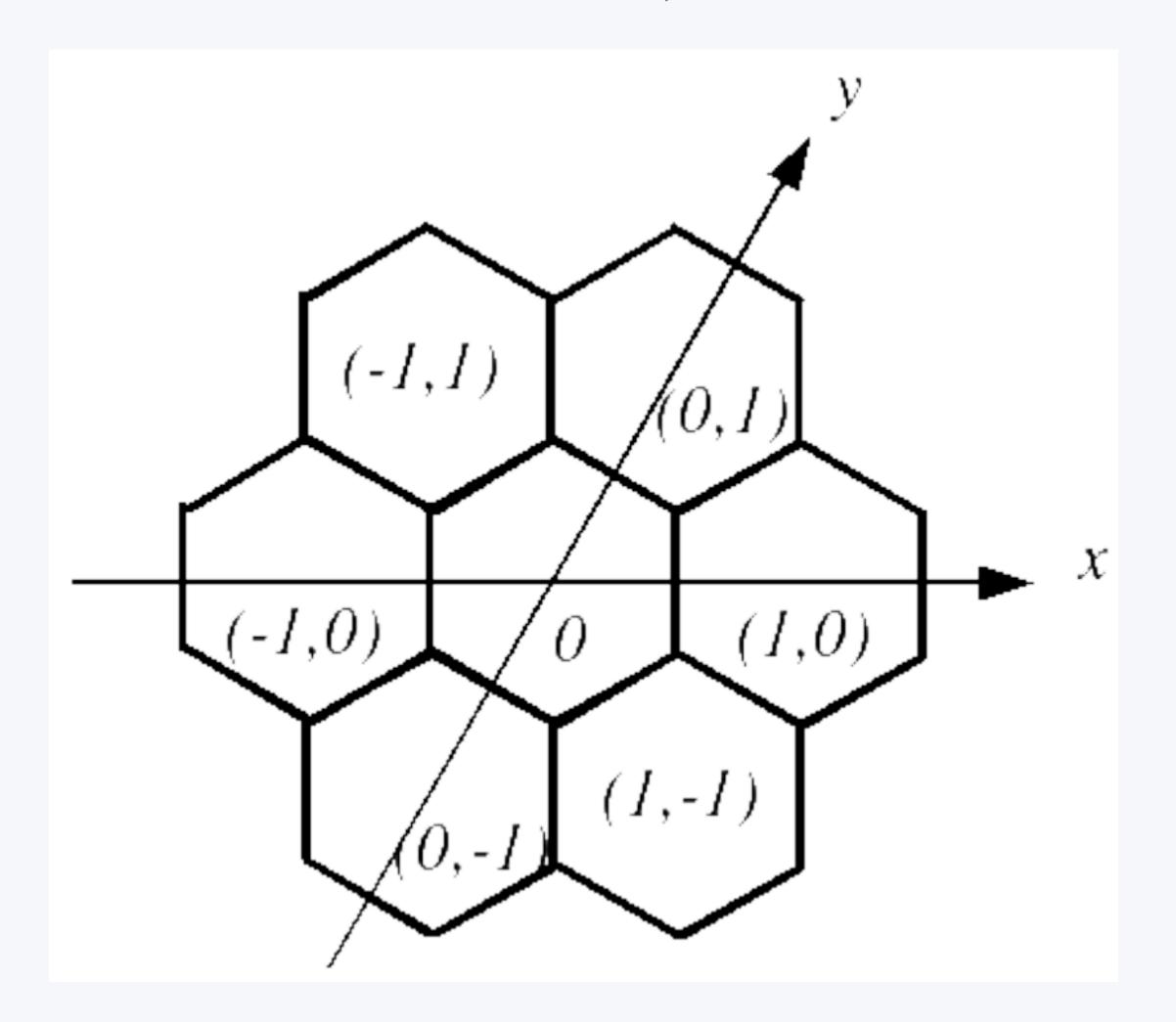
https://www.acmicpc.net/problem/5069

• 상근이가 있는 방에서 시작해서 방을 n번 이동한 뒤, 다시 원래 있던 방으로 돌아오는 경로의 수



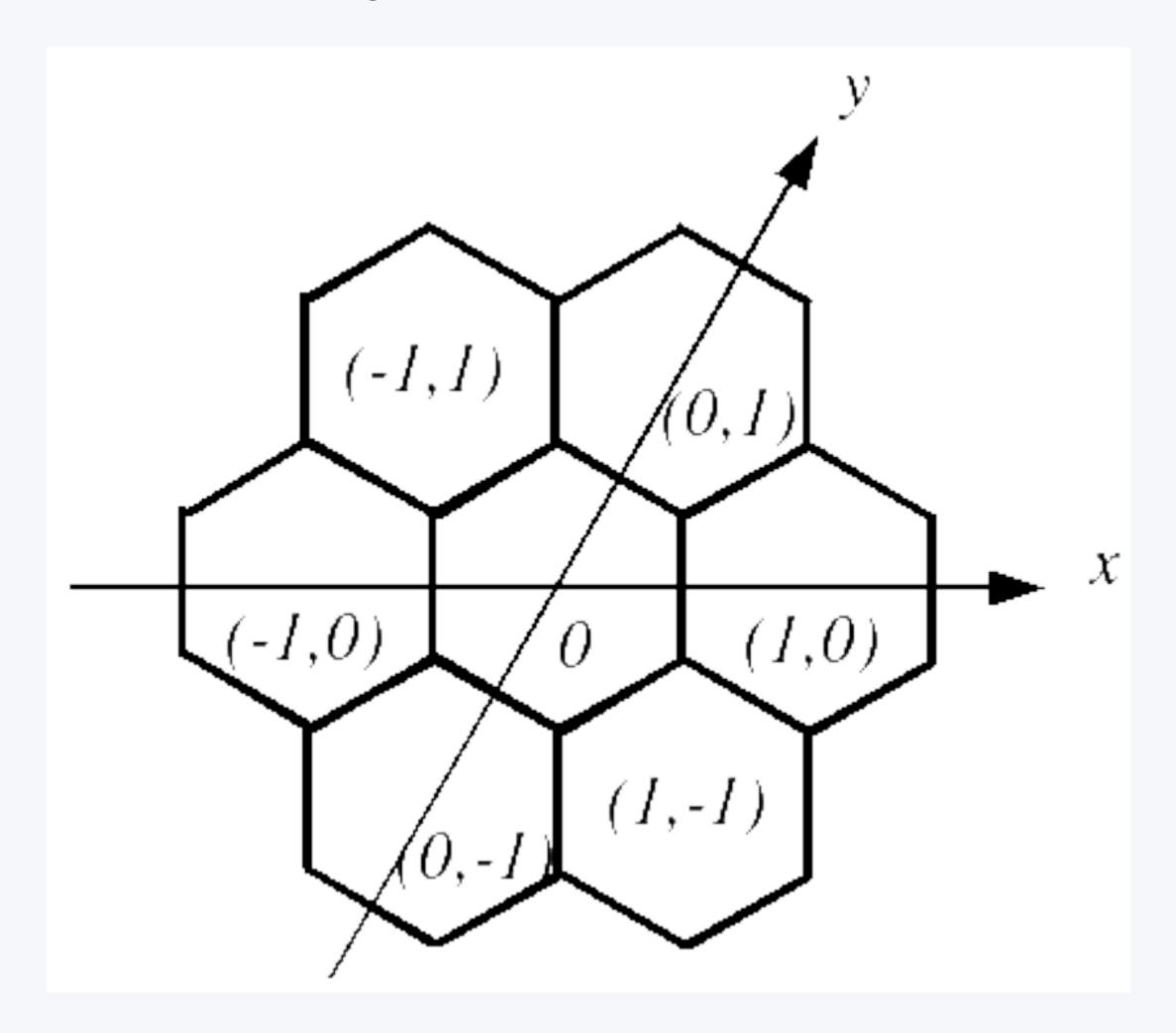
https://www.acmicpc.net/problem/5069

• 상근이가 있는 방에서 시작해서 방을 n번 이동한 뒤, 다시 원래 있던 방으로 돌아오는 경로의 수



https://www.acmicpc.net/problem/5069

• D[k][x][y] = (0,0)에서 출발해서 (x,y)에 k번만에 가는 경로의 수



- 음수가 나올 수 있기 때문에
- D[k][x][y] = (14, 14)에서 출발해서 (x, y)에 k번만에 가는 경로의 수

```
d[0][14][14] = 1;
for (int k=1; k<=14; k++) {
    for (int i=0; i<m; i++) {
        for (int j=0; j<m; j++) {
            for (int l=0; l<6; l++) {
                int x = i+dx[l];
                int y = j+dy[l];
                if (0 <= x && x < m && 0 <= y && y < m) {
                    d[k][i][j] += d[k-1][x][y];
                }
```

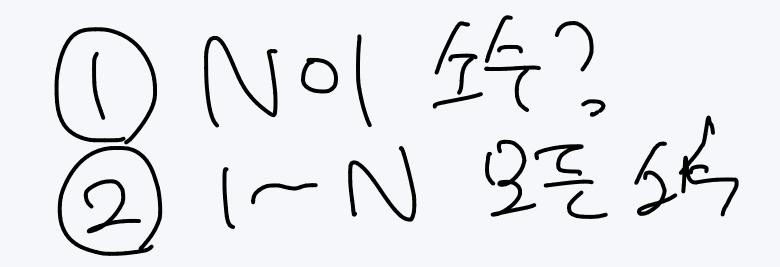


- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/47388bd3482ba795e1dab4cbf803edb0
- Java: <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/b9513f51513521592e7e37179912af31">https://gist.github.com/Baekjoon/b9513f51513521592e7e37179912af31</a>

4

Euler-ph NJ 1- 1434

# 个个



- 소수: 약수가 1과 자기 자신 밖에 없는 수
- N이 소수가 되려면, 2보다 크거나 같고, N-1보다 작거나 같은 자연수로 나누어 떨어지면 안된다.
- 1부터 100까지 소수
- 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47, 53, 59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97

## 소수

```
bool prime(int n) {
    if (n < 2) {
        return false;
   for (int i \in 2; i < \notin n-1), i++) {

if (n % i == 0) {
             return false;
    return true;
```

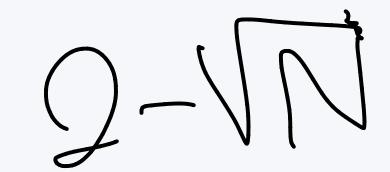
# 4

- 소수: 약수가 1과 자기 자신 밖에 없는 수
- N이 소수가 되려면, 2보다/크거나 같고(N/2)보다 작거나 같은 자연수로 나누어 떨어지면 안된다.
- 이유: N의 약수 중에서 가장 큰 것은 N/2보다 작거나 같기 때문
- N = a × b로 나타낼 수 있는데, a가 작을수록 b는 크다.
- 가능한 a중에서 가장 작은 값은 2이기 때문에, b는 N/2를 넘지 않는다.

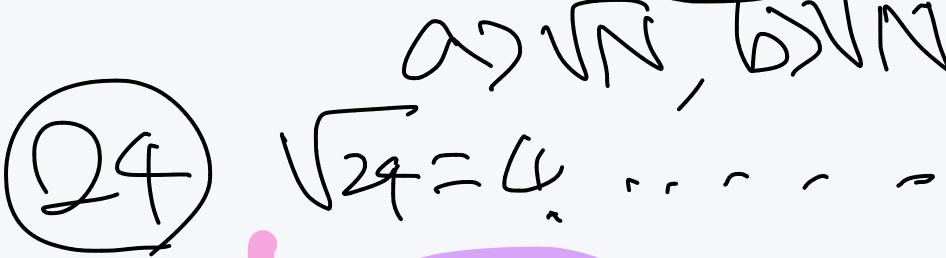
## 소수

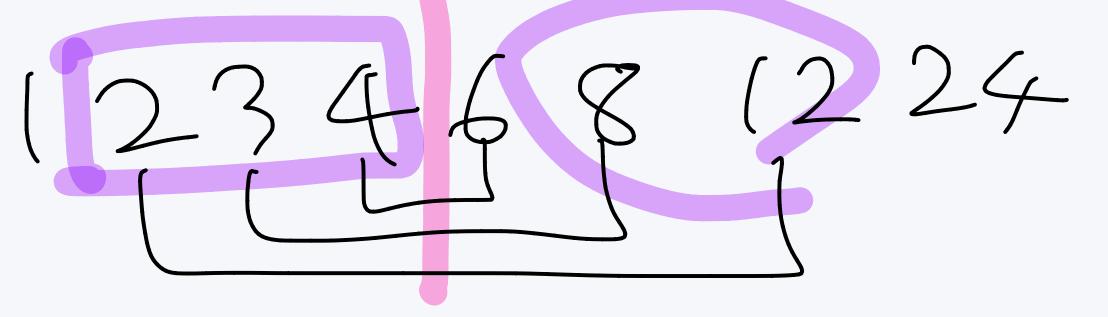
```
bool prime(int n) {
    if (n < 2) { ()(\gamma)
         return false;
  for (int i \neq 2) i < \neq n/2, i++) {
if (n % i == 0) {
             return false; X
    return true;
```

# 4



- 소수: 약수가 1과 자기 자신 밖에 없는 수
- N이 소수가 되려면, 2보다 크거나 같고, 루트N 보다 작거나 같은 자연수로 나누어 떨어지면 안된다.
- 이유: N이 소수가 아니라면, N = (a) × (b)로 나타낼 수 있다. (a  $\leq$  b)
- a > b라면 두 수를 바꿔서 항상 a ≤ b로 만들 수 있다.
- 두 수 a와 b의 차이가 가장 작은 경우는 루트 N이다.
- 따라서, 루트 N까지만 검사를 해보면 된다.





## 소수

```
bool prime(int n) {
    if (n < 2) {
        return false;
    for (int i=2; (i*i<=n; i++) {
        if (n % i == 0) {
            return false;
    return true;
```

# 个个

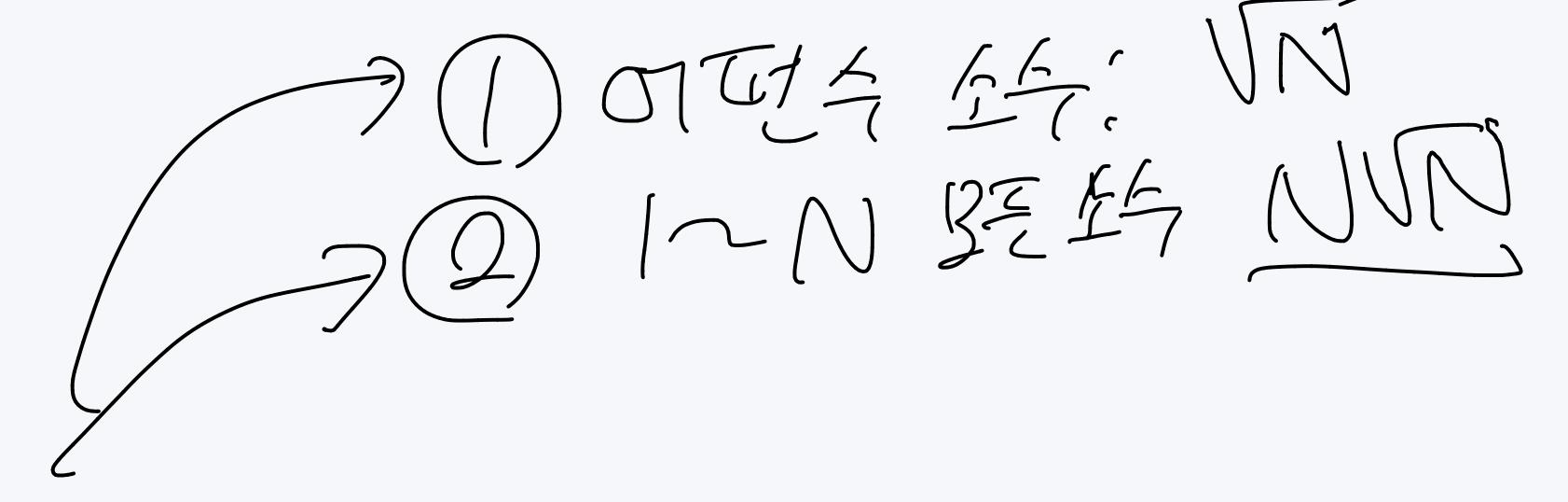
- 컴퓨터에서 실수는 근사값을 나타내기 때문에, 루트 N과 같은 경우는 앞 페이지 처럼 나타내는 것이 좋다.
- 루트 i ≤ N은
- i ≤ N\*N 과 같다.
- 어떤 수 N이 소수인지 아닌지 판별하는데 걸리는 시간 복잡도: O(루트N)

#### 109

#### 소수찾기

https://www.acmicpc.net/problem/1978

• 입력으로 주어지는 N개의 소수 중에서 소수가 몇 개 인지 구하는 문제



### 소수찾기

https://www.acmicpc.net/problem/1978

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/3597219897f6706f9bfb
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/4132a4e944d689e9119b6d081ebcab2b

# 4

Prime Number

# (35/24 O (NJg/gN))

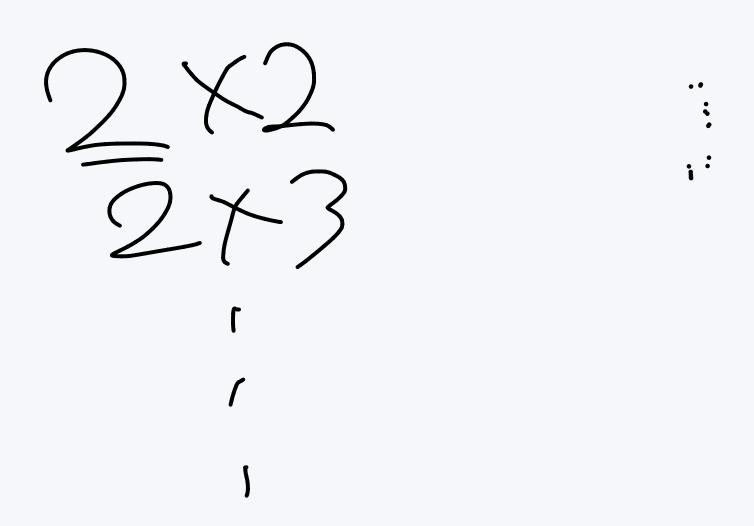
- 어떤 수 N이 소수인지 아닌지 알아내는데 걸리는 시간 복잡도는 O(루트N) 이었다.
- N = 백만인 경우: 루트N = 1,000
- N = 1억인 경우: 루트 N = 10,000
- 그럼, 1부터 1,000,000까지 모든 소수를 구하는데 걸리는 시간 복잡도는 몇일까?
- 각각의 수에 대해서 소수인지 아닌지 검사해야 한다.
- 각각의 수에 대해서 O(루트N)의 시간이 걸린다.
- 수는 총 N개이기 때문에, O(N루트N)이 걸린다.
- 1,000,000 \* 1,000 = 1,000,000,000 = 10억 = 10초
- 너무 긴 시간이 필요하다.

- 1부터 N까지 범위 안에 들어가는 모든 소수를 구하려면 에라토스테네스의 체를 사용한다.
- 1. 2부터 N까지 모든 수를 써놓는다.
- 2. 아직 지워지지 않은 수 중에서 가장 작은 수를 찾는다.
- 3. 그 수는 소수이다.
- 4. 이제 그 수의 배수를 모두 지운다.

- 지워지지 않은 수 중에서 가장 작은 수는 2이다.
- 2는 소수이고 2의 배수를 모두 지운다.

	2	3	4	5	6	7	8	9	10
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

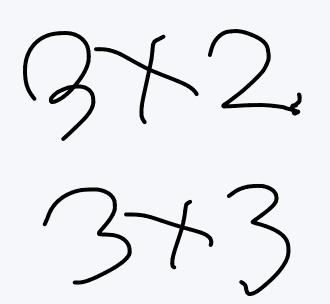
- 지워지지 않은 수 중에서 가장 작은 수는 2이다.
- 2는 소수이고 2의 배수를 모두 지운다.



	2	3	5	7	9	
11		13	15	17	19	
21		23	25	27	29	
31		33	35	37	39	
41		43	45	47	49	
51		53	55	57	59	
61		63	65	67	69	
71		73	75	77	79	
81		83	85	87	89	
91		93	95	97	99	

Sieve of Eratosthenes

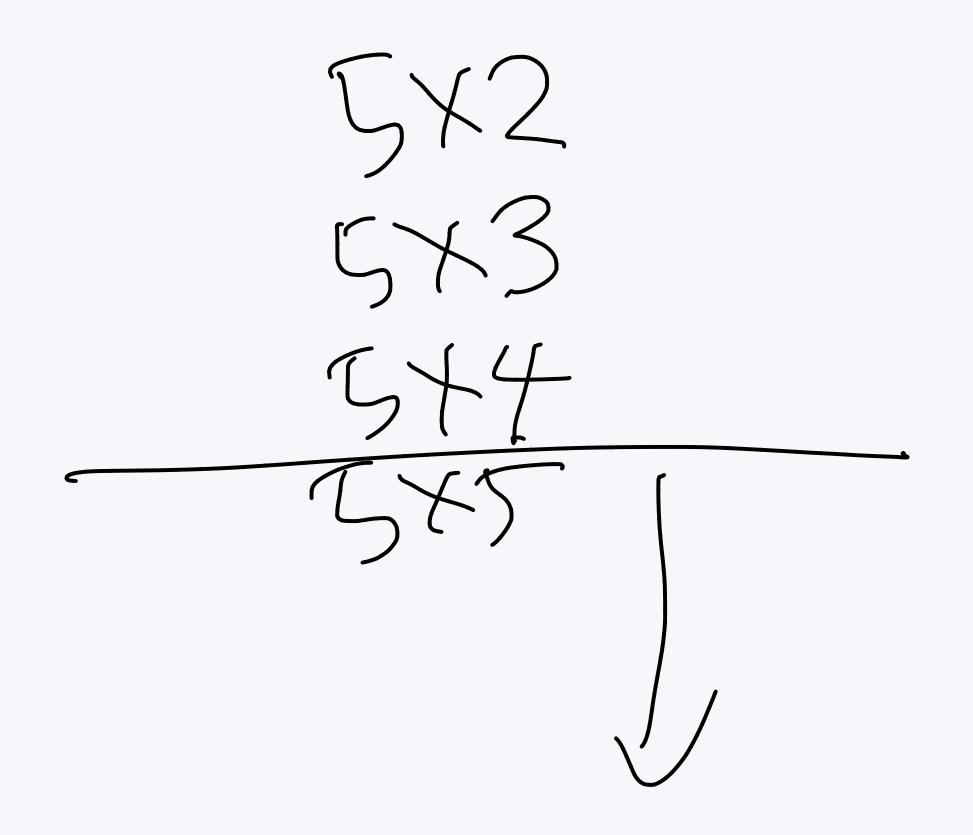
• 3의 배수를 지운다.



	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23	25		29	
31			35	37		
41		43		47	49	
		53	55		59	
61			65	67		
71		73		77	79	
		83	85		89	
91			95	97		

Sieve of Eratosthenes

• 5의 배수를 지운다.



	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23			29	
31				37		
41		43		47	49	
		53			59	
61				67		
71		73		77	79	
		83			89	
91				97		

Sieve of Eratosthenes

• 7의 배수를 지운다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23			29	
31				37		
41		43		47		
		53			59	
61				67		
71		73			79	
		83			89	
				97		

- 11의 배수는 이미 지워져 있다.
- 2, 3, 5, 7로 인해서
- 11×11은 121로 100을 넘기 때문에
- 더 이상 수행할 필요가 없다.
- 남아있는 모든 수가 소수이다.

	2	3	5	7		
11		13		17	19	
		23			29	
31				37		
41		43		47		
		53			59	
61				67		
71		73			79	
		83			89	
				97		

```
int p[100]; // 소수 저장
                                2351) 11 32123
int pn=0; // 소수의 개수
bool c[101]; // 지워졌으면, true
int n = 100; // 100까지 소수
for (int i \neq 2) i <= n; i++) {
   for (int j = i*i; j<=n; j+=i) {
   c[j] = true;</pre>
```

- 1부터 N까지 모든 소수를 구하는 것이 목표이기 때문에, 구현할 때는 바깥 for문 (i)를 N까지 돌린다.
- 안쪽 for문 (j)는 N의 크기에 따라서, i\*i 또는 i\*2로 바꾸는 것이 좋다.
- i = 백만인경우 i\*i는 범위를 넘어가기 때문 分外 らい大1 らい大2 らい大3

#### 121

## 소수구하기

https://www.acmicpc.net/problem/1929

• M이상 N이하 소수를 모두 출력하는 문제

### 소수구하기

https://www.acmicpc.net/problem/1929

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/3247d67f7eb841d04e40
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/ed716b579054862b599d14fef8a70f1b