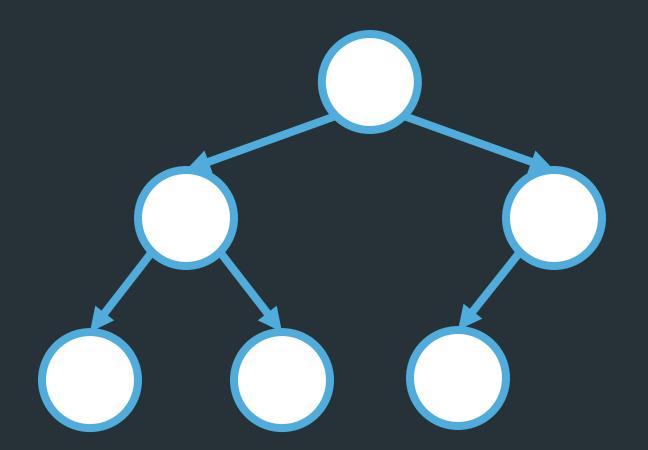
알튜비튜



비선형 자료구조 중 하나인 트리입니다. 그래프의 부분집합으로 계층 관계를 나타낼 때 주로 사용해요.





Tree

- 비선형 자료구조
- 그래프의 부분집합으로 사이클이 없고, V개의 정점에 대해 V-1개의 간선이 있음
- 부모-자식의 계층 구조
- 트리 탐색의 시간 복잡도는 O(h) (h = 트리의 높이)
- 이진 트리와 일반 트리로 나눌 수 있고, 이진 트리는 전위 & 중위 & 후위 순회 가능
- 그래프와 마찬가지로 DFS, BFS를 이용하여 탐색

도전 문제 1



/<> 1967번 : 트리의 지름 - Gold 4

문제

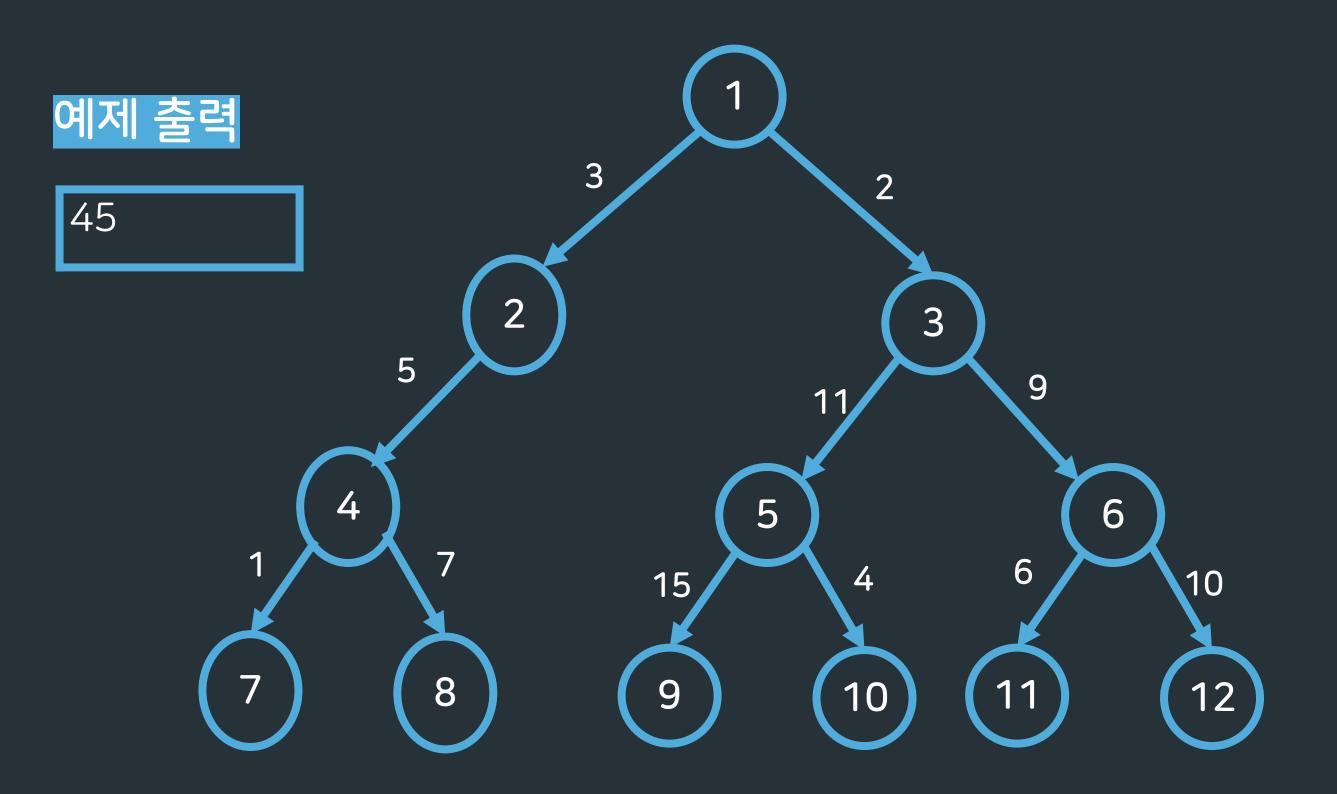
● 트리에 존재하는 모든 경로들 중에서 가장 긴 것의 길이를 출력

제한 사항

- N은 1이상 10,000 이하 정수
- 루트 노드의 번호는 항상 1
- 간선의 가중치는 100보다 크지 않은 양의 정수



예제 입력

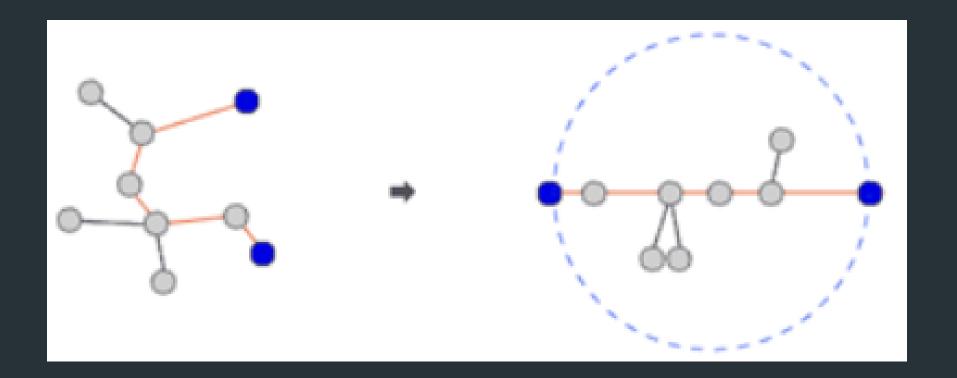


몰래 보세요



Hint

- 1. 지름을 이루는 두 노드를 기준으로 원을 그리면 임의의 노드들은 모두 원 내부에 존재한다
 - ⇒ 임의의 한 노드에서 가장 먼 노드를 찾으면 지름을 이루는 두 노드 중 하나이다
 - ⇒ 지름을 이루는 노드에서 다시 가장 먼 노드를 찾으면..?



문제 풀이



구현 Point!

- 루트에서 가장 먼 노드를 찾고, 해당 노드에서 다시 가장 먼 노드를 찾자!
- 임의의 노드에서 가장 먼 노드의 특징을 생각해보자!
 - ⇒ 만약 노드에 자식이 있다면 자식 노드를 선택하는 것이 더 경로가 길다
 - ⇒ 따라서 임의의 노드에서 가장 먼 노드는 자식이 없는 리프 노드이다
- 노드를 탐색할 때 어떤 정보가 필요한가?
 - ⇒ 부모 노드의 정보 && 부모 노드까지 누적된 거리
- DFS와 BFS 중 뭘 써야 유리할까?
 - ⇒ 부모 노드와 누적된 거리를 따로 저장하지 않기 위해 DFS를 사용하자

도전 문제



/<> 24545번: Y - Platinum 5

문제

- Y-트리의 조건
 - 1. 4개 이상의 정점과 인접한 정점은 없다.
 - 2. 인접한 정점의 개수가 3개인 정점은 정확히 하나만 존재한다.
 - 3. 인접한 정점이 하나뿐인 정점은 정확히 세 개 존재한다.
- Y-트리의 크기는 해당 Y-트리를 이루는 정점의 개수이다.
- 트리가 주어질 때, 정점을 0개 이상 삭제하여 만들 수 있는 가장 큰 Y-트리의 크기를 구하시오.

제한 사항

● 정점의 개수 n은 2 <= n <= 100,000



예제 입력 1

24

15

26

예제 출력 1

6

예제 입력 2

예제 출력 2

0

Y-트리는 어떤 모양일까요?



- 1. 4개 이상의 정점과 인접한 정점은 없다.
 - → 한 정점의 간선은 최대 3개!
- 2. 인접한 정점의 개수가 3개인 정점은 정확히 하나만 존재한다.
- 3. 인접한 정점이 하나뿐인 정점은 정확히 세 개 존재한다.

사용할 수 있는 정점의 종류



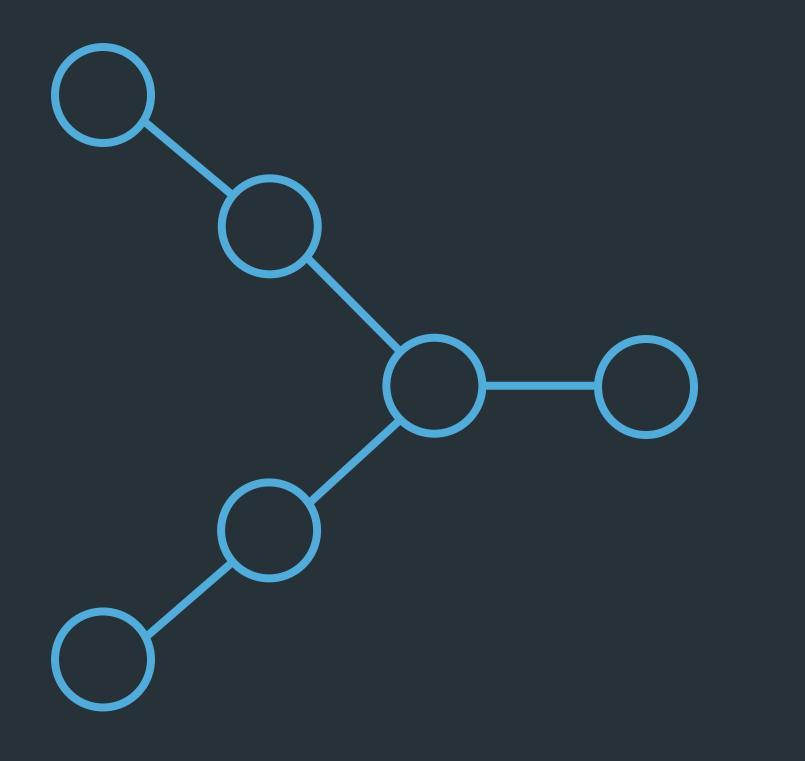




3개

Y-트리는 어떤 모양일까요?



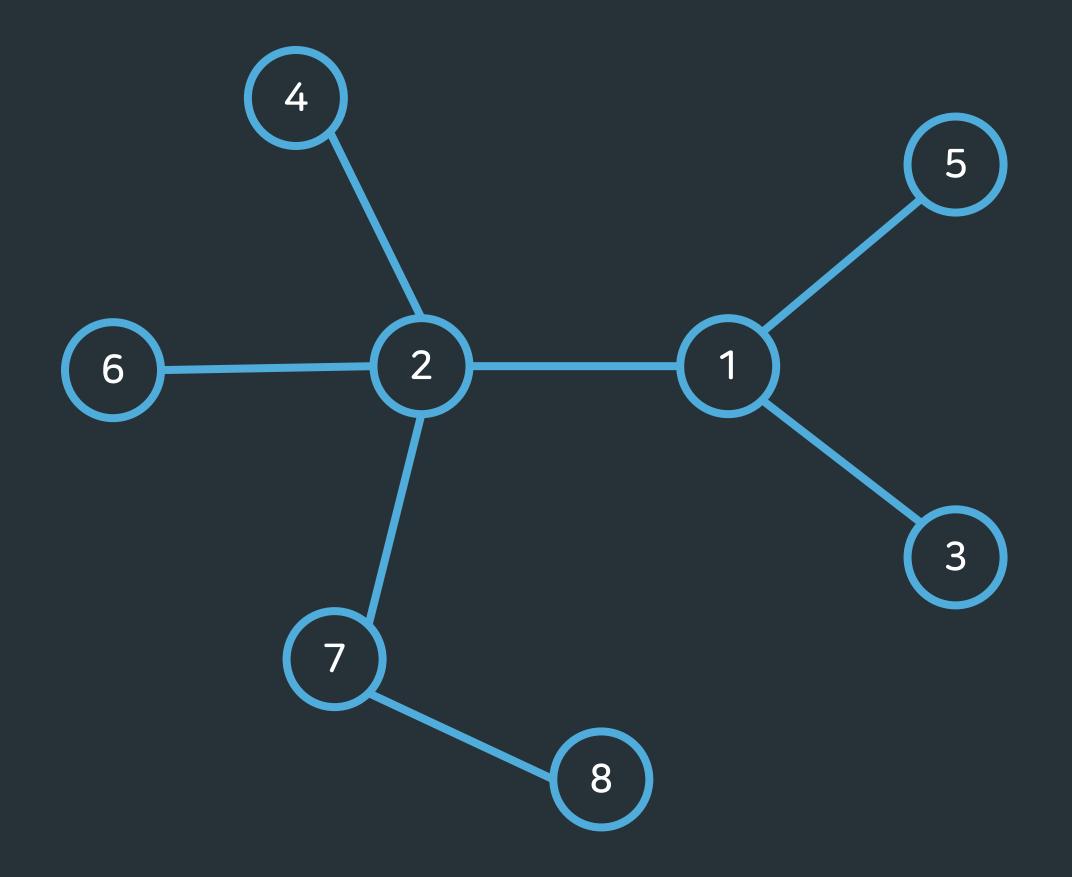


→ Y 모양!

어떤 노드를 삭제하지?

?<mark>출</mark>! #알튜비튜

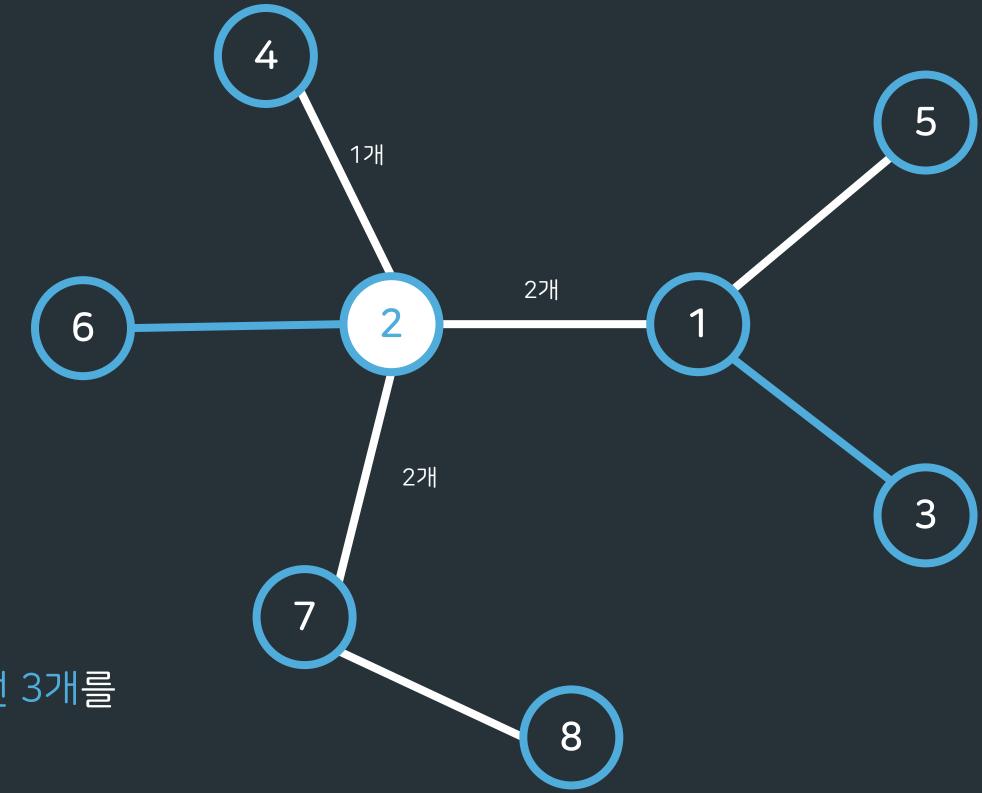
→ 어떤 노드를 선택하지?



어떤 노드를 삭제하지?



→ 어떤 노드를 선택하지?

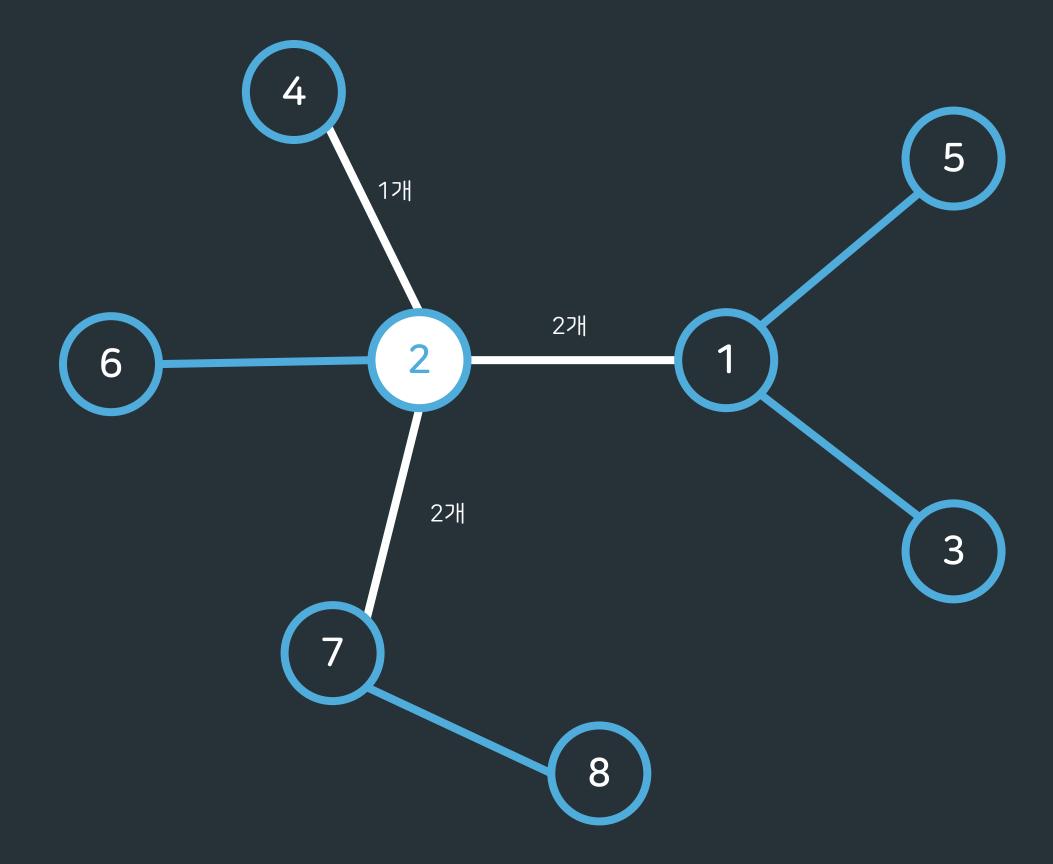


중심이 되는 노드 1개 + 해당 노드에 연결된 간선 3개를 고르면 문제 해결

어떤 노드를 삭제하지?



→ 어떤 노드를 선택하지?



→ 한 방향으로 연결된 노드 개수가 가장 많은 간선 3개를 가진 노드를 찾아라

노드의 수가 많은 간선…?



노드의 수를 어떻게 세지?

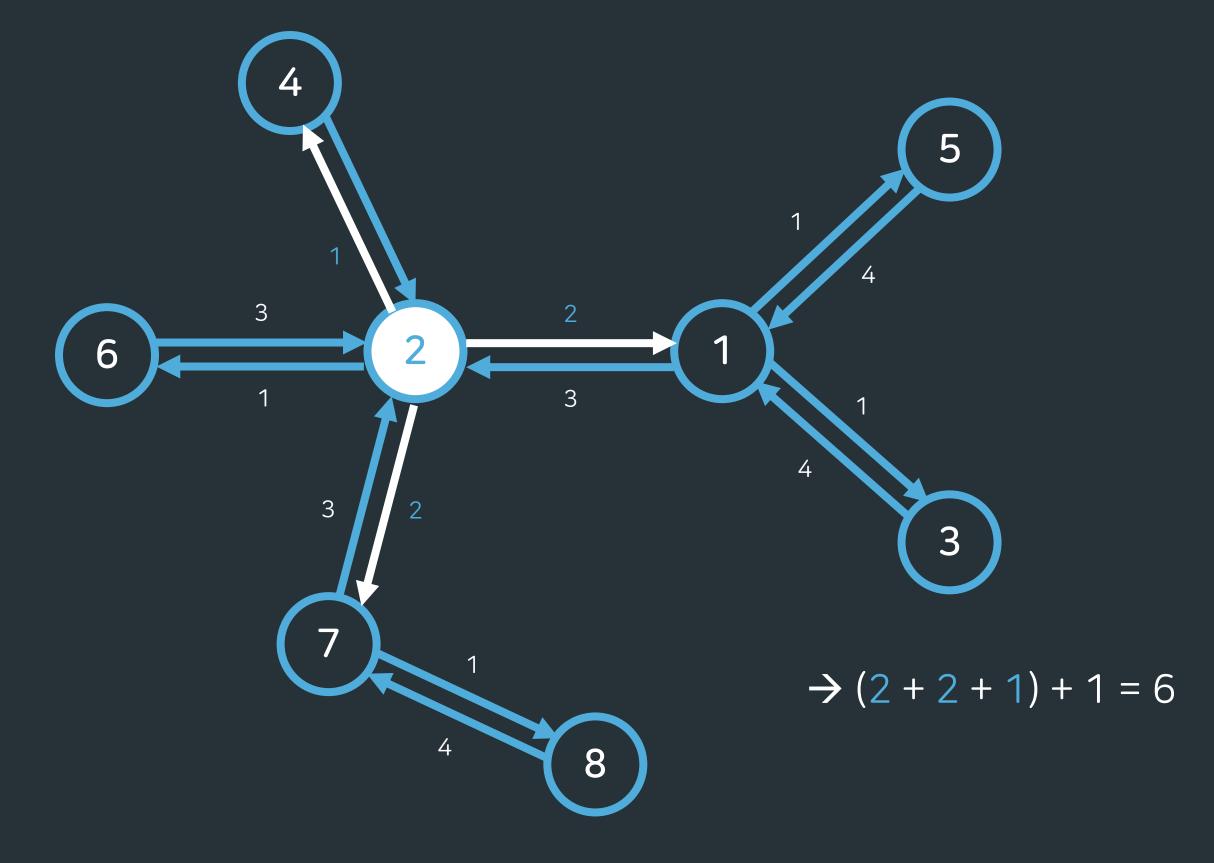
- 앞서 살펴보았던 DFS, BFS로 구현이 가능하지만, 이 문제의 경우 경로에 따라 거쳐가는 노드의 수가 달라짐
- → 그러나 매번 모든 경우의 수를 탐색하면 시간초과

해결방법

- 메모이제이션 기법을 통해 중복 탐색을 방지
- 트리에서 임의의 두 점을 선택할 경우 경로는 오직 하나 뿐이다.
- → 어떠한 간선을 통해 특정 리프 노드로 이동할 경우, 그 경로와 그 사이의 정점의 수는 고정
- → 간선에 노드의 수를 기록

메모이제이션





간선을 타고 해당 방향으로 이동했을 때 만날 수 있는 노드의 수의 최댓값을 기록

구현 문제





3190번: 뱀 – Gold 4

문제

- 먼저 뱀은 몸길이를 늘려 머리를 다음 칸에 위치시킨다.
- 이동한 칸에 사과가 있다면, 그 칸에 있던 사과가 없어지고 꼬리는 움직이지 않는다.
- 이동한 칸에 사과가 없다면, 몸길이를 줄여서 꼬리가 위치한 칸을 비워준다.
- 뱀이 매 초 주어진 이동방향에 따라 이동할 때, 게임이 끝나는 시간을 구하는 문제

제한 사항

- 보드의 크기 n: 2 ≤ n ≤ 100
- 사과의 개수 k: 0 ≤ k ≤ 100
- 뱀의 방향 변환 정보 개수 I: 1 ≤ I ≤ 100

구현 문제



예제 입력 1

6

3

3 4

25

53

3

3 D

15 L

17 D

예제 출력 1

9

예제 입력 2

10

4

12

13

14

15

4

8 D

10 D

11 D

13 L

예제 출력 2

21

뱀의 머리와 꼬리 위치가 변하네요!



머리 코리

- 1. 뱀의 머리를 이동 방향으로 한 칸 늘리고
- 2. 이동한 곳에 사과가 있으면 꼬리의 위치는 그대로!
- 3. 이동한 곳에 사과가 없으면 꼬리가 위치한 칸 비우기

뱀의 머리와 꼬리 위치가 변하네요!



front : back

- 1. 뱀의 머리를 이동 방향으로 한 칸 늘리고
- 2. 이동한 곳에 사과가 있으면 꼬리의 위치는 그대로!
- 3. 이동한 곳에 사과가 없으면 꼬리가 위치한 칸 비우기

뱀의 머리와 꼬리 위치가 변하네요!

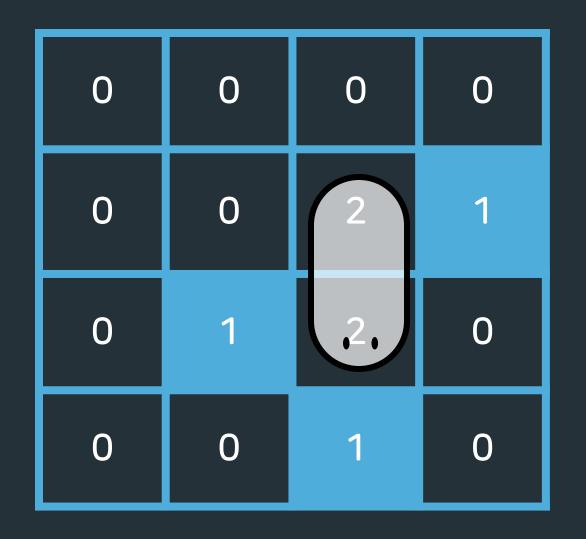




Deque을 사용해 뱀의 머리부터 꼬리까지 저장해줍시다

우리끼리 약속



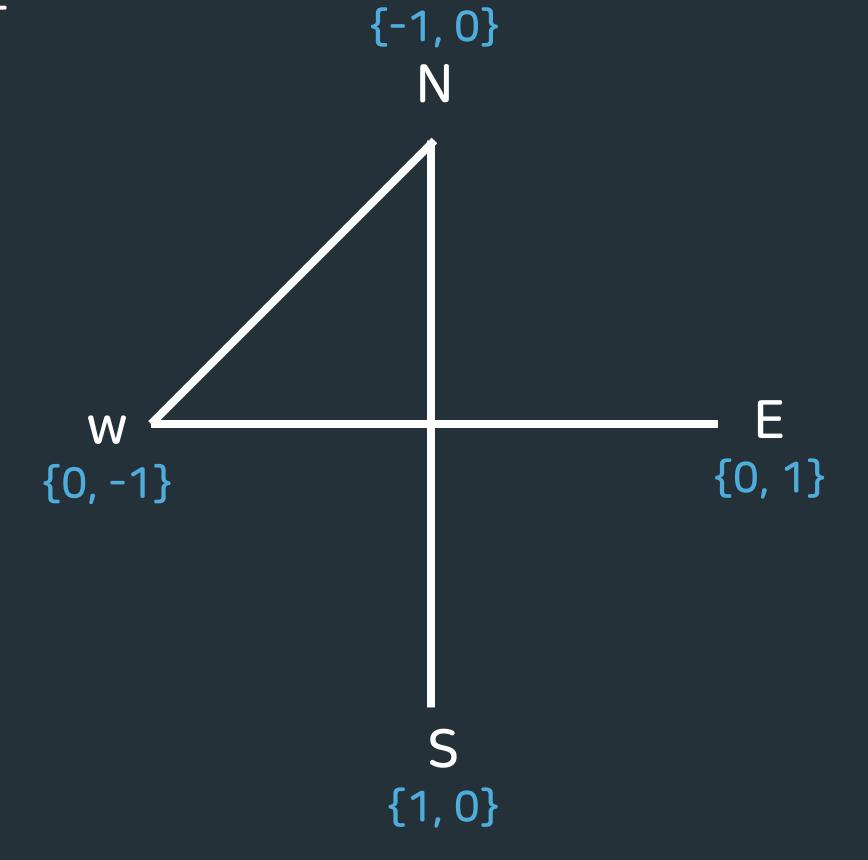


- 아무 것도 없는 칸은 0
- 사과가 있는 칸은 1
- 뱀이 있는 칸은 2

로 표현해줍시다!

방향 전환

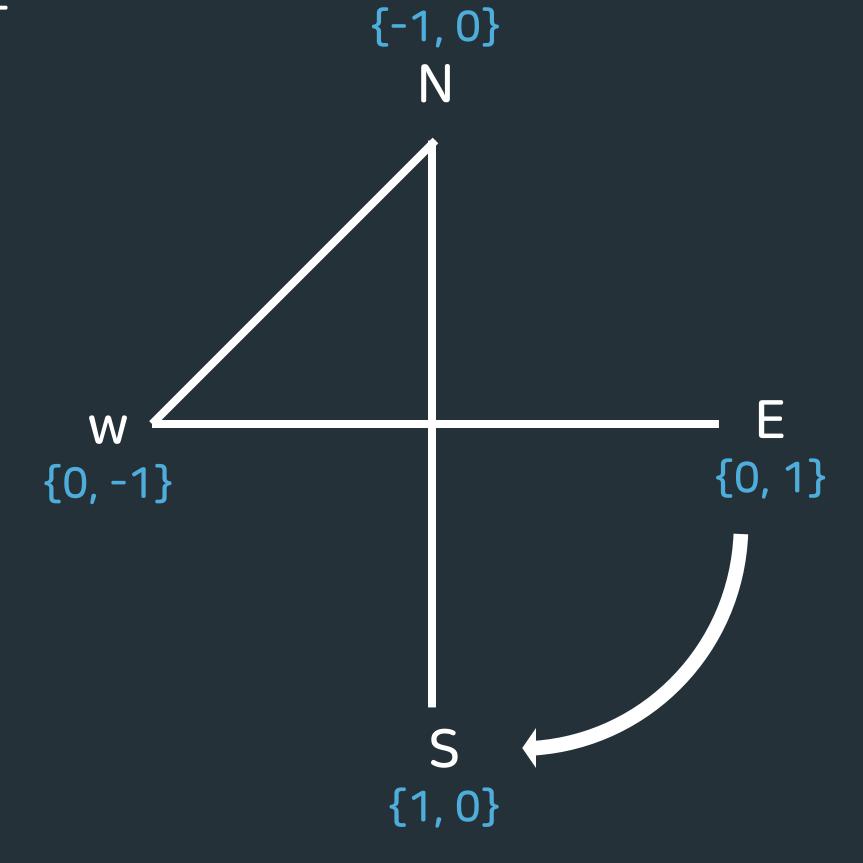




	Е	S	W	N
dir	0	1	2	3
dx	0	1	0	-1
dy	1	0	-1	0

- nx = x + dx[dir]
- ny = y + dy[dir]

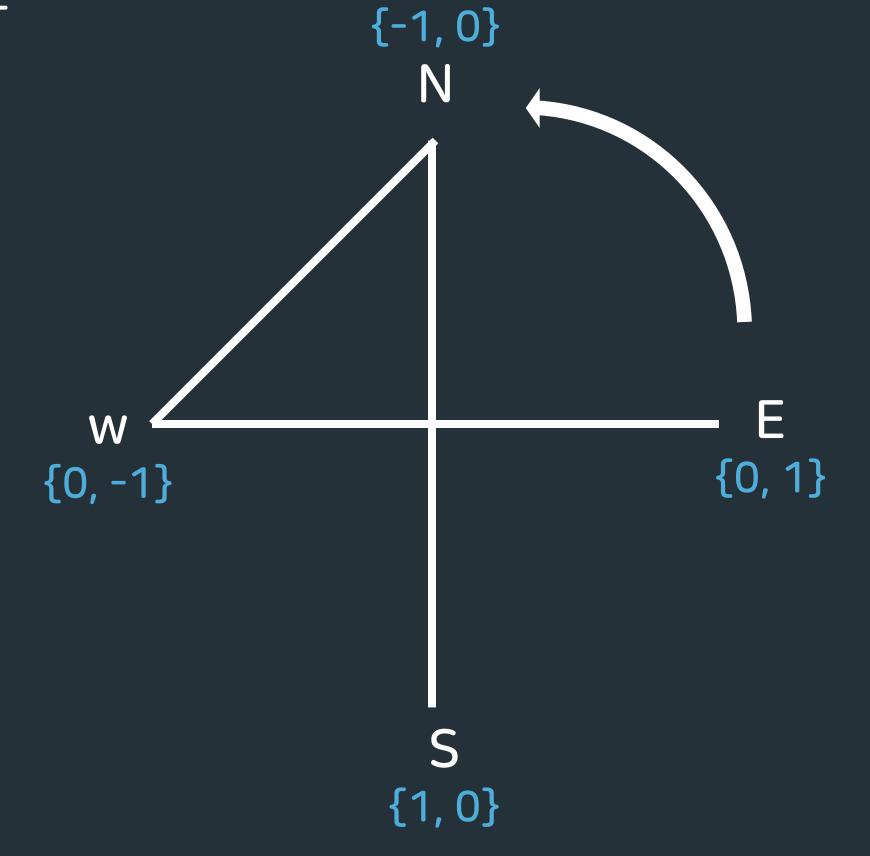




	Е	S	W	N		
dir	0	1	2	3		
dx	0	1	0	-1		
dy	1	0	-1	0		

- nx = x + dx[dir]
- ny = y + dy[dir]
- dir = (dir + 1) % 4



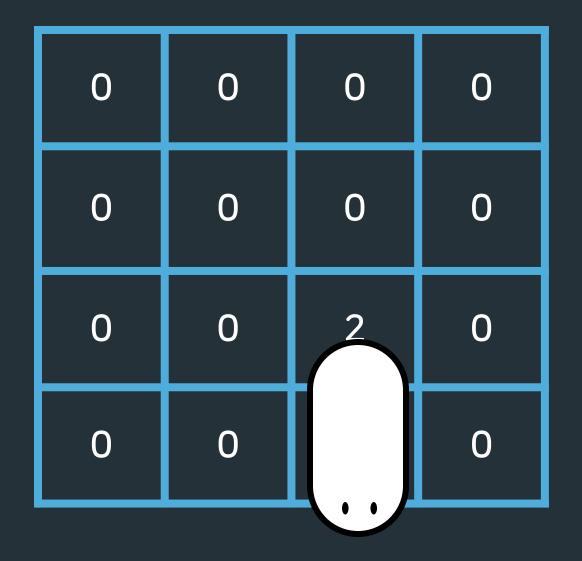


	Е	S	W	N	
dir	0	1	2	3	
dx	0	1	0	-1	
dy	1	0	-1	0	

- nx = x + dx[dir]
- ny = y + dy[dir]
- dir = (dir 1 + 4) % 4= (dir + 3) % 4

게임이 종료하는 조건





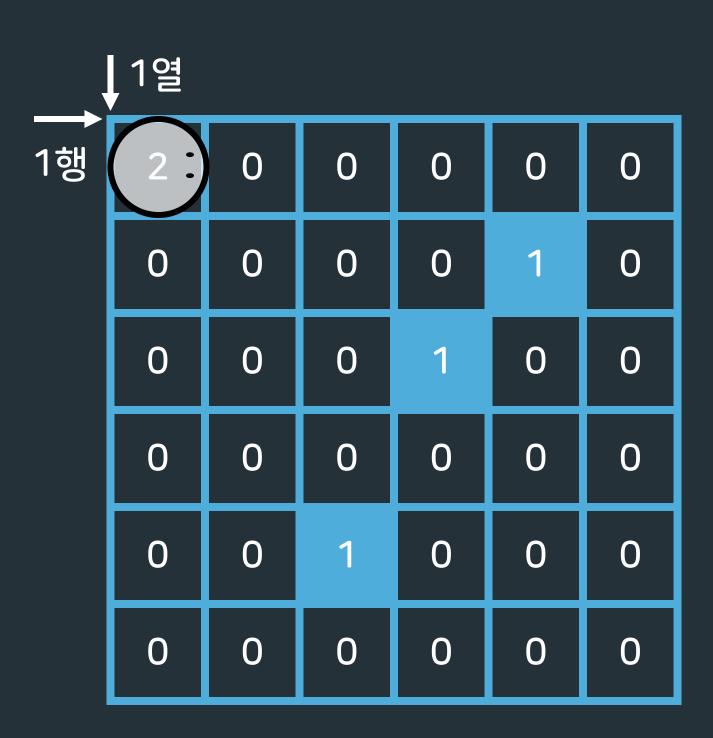
1.뱀이 보드를 탈출하는 경우 => 머리의 x, y 좌표가 n보다 큰 경우

2. 뱀의 머리가 자기 몸에 부딪히는 경우 => 머리가 이동할 좌표가 이미 2인 경우





3 D 15 L 17 D



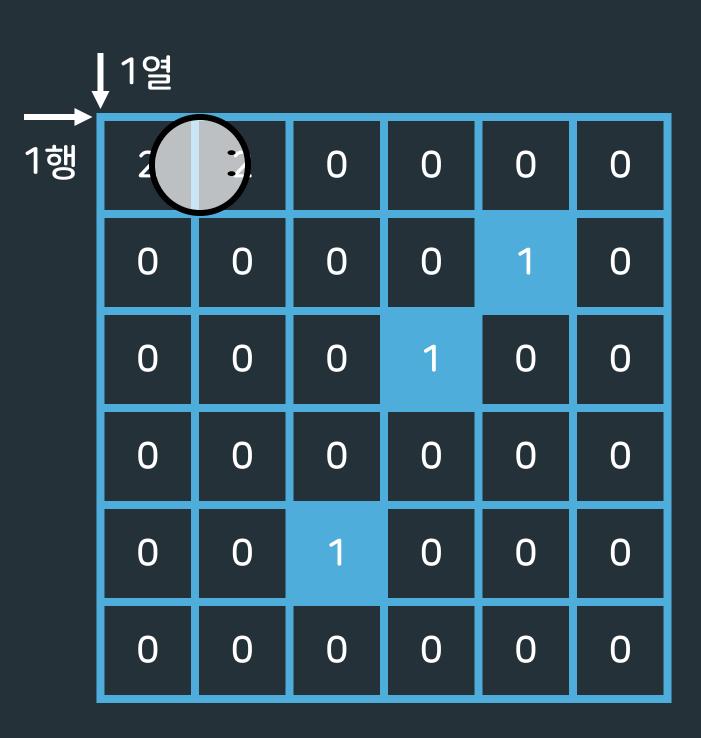
- time = 0
- length = 1
- 방향 = O(동쪽)

front (1, 1) back





3 D 15 L 17 D



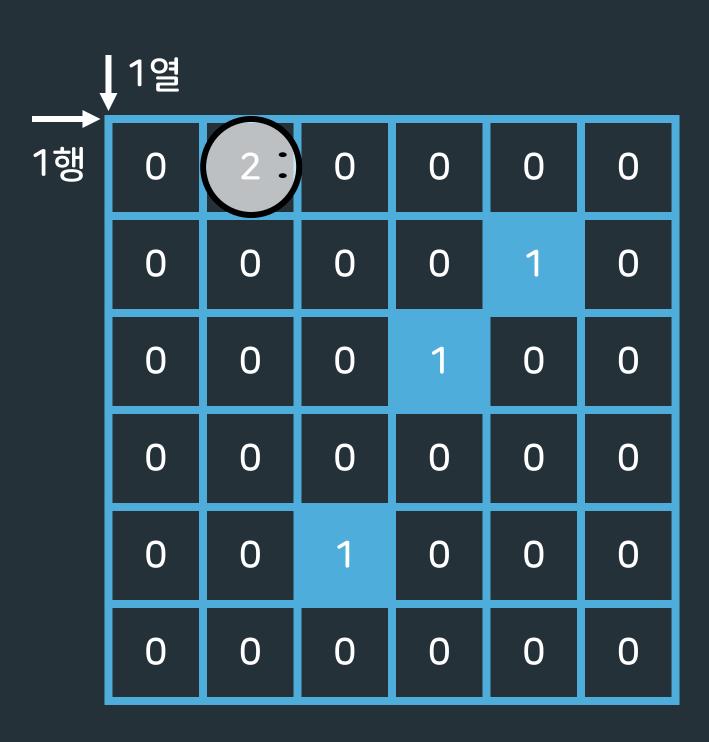
- time = 1
- length = 1
- 방향 = O(동쪽)

front (1, 2) (1, 1) back





3 D 15 L 17 D



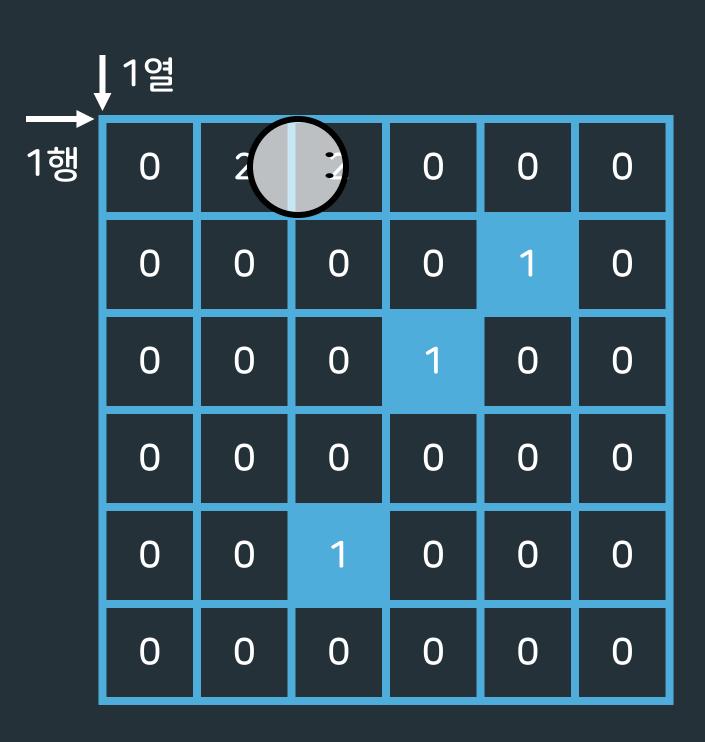
- time = 1
- length = 1
- 방향 = O(동쪽)

front (1, 2) back





3 D 15 L 17 D



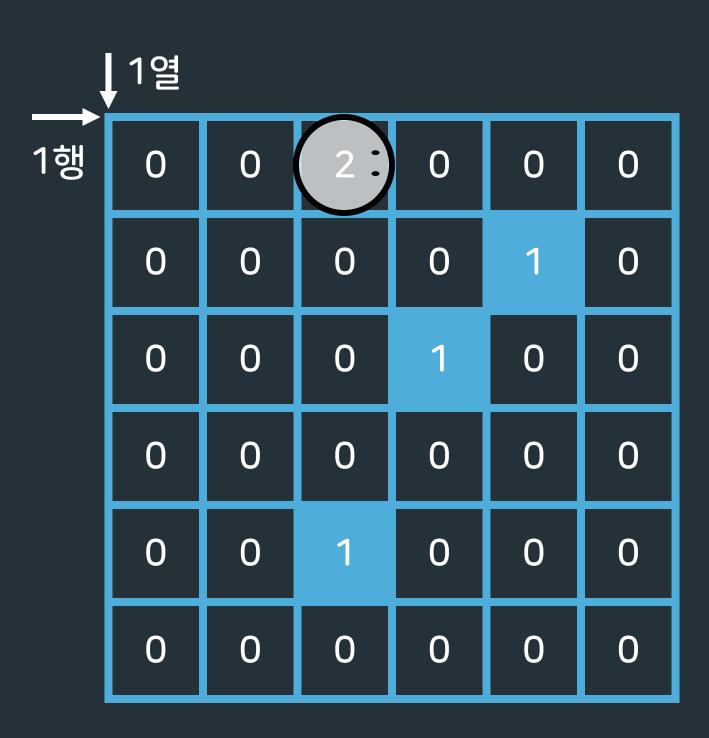
- time = 2
- length = 1
- 방향 = O(동쪽)

front (1, 3) (1, 2) back





3 D 15 L 17 D



- time = 2
- length = 1
- 방향 = O(동쪽)

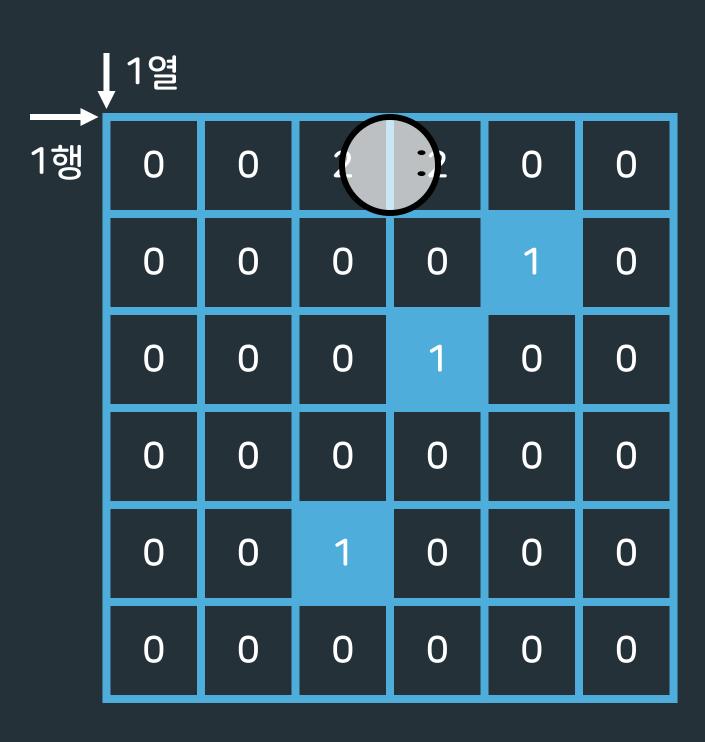
front (1, 3)

back





3 D 15 L 17 D



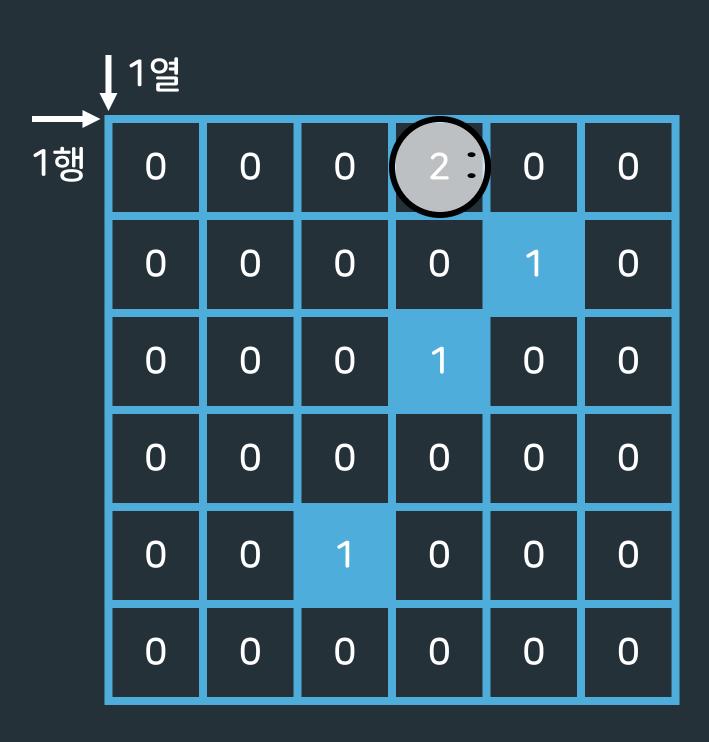
- time = 3
- length = 1
- 방향 = O(동쪽)

front (1, 4) (1, 3) back





3 D 15 L 17 D



- time = 3
- length = 1
- 방향 = O(동쪽)

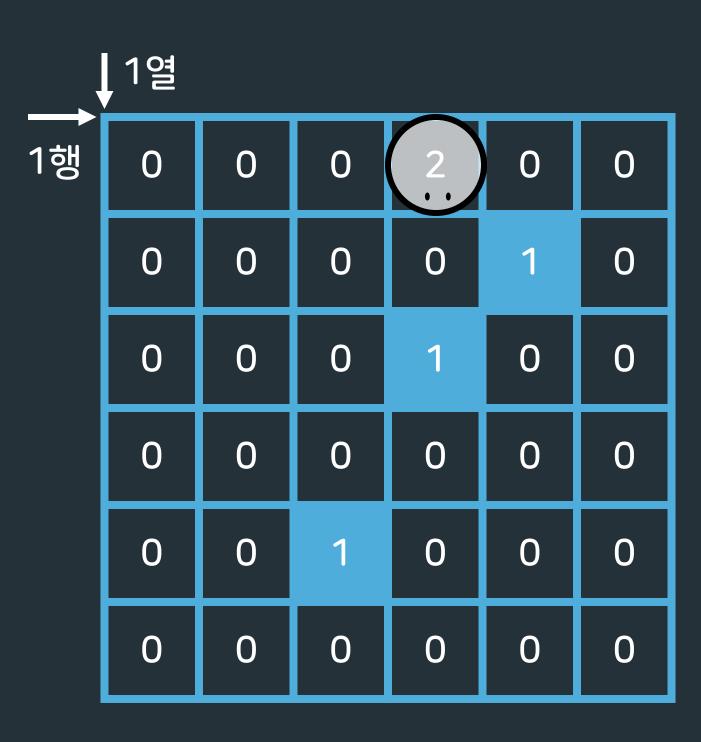
front (1, 4)

back





3 D 15 L 17 D



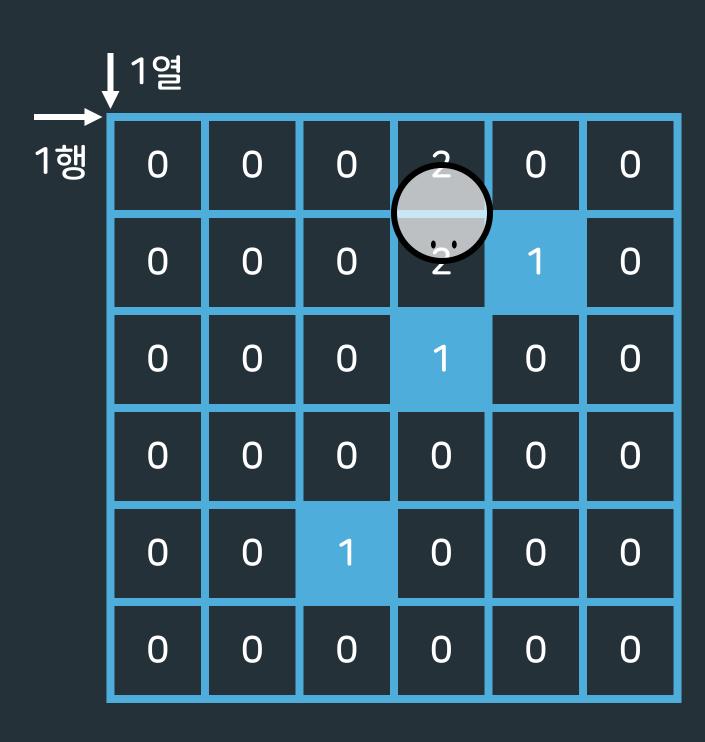
- time = 3
- length = 1
- 방향 = 1(남쪽)

front (1, 4) back





3 D 15 L 17 D



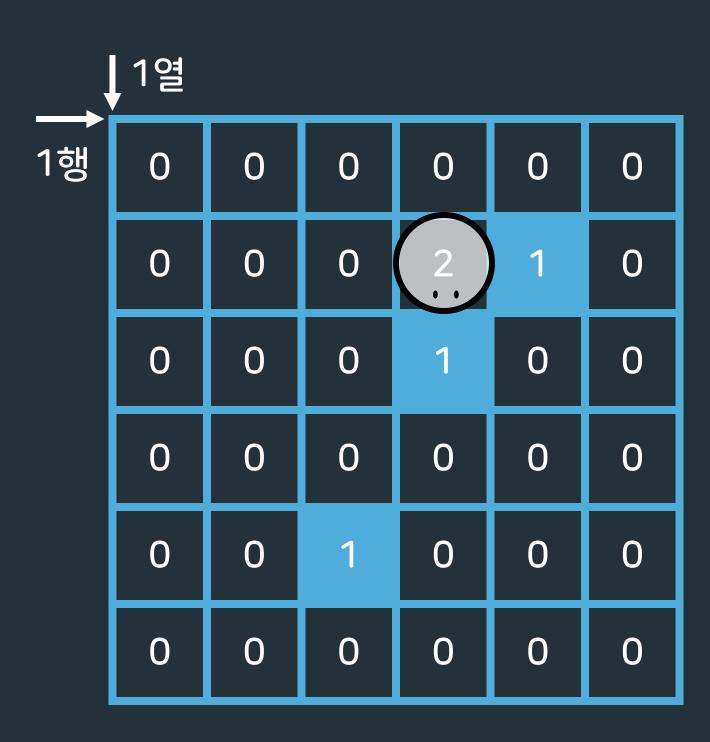
- time = 4
- length = 1
- 방향 = 1(남쪽)

front (2, 4) (1, 4) back





3 D 15 L 17 D



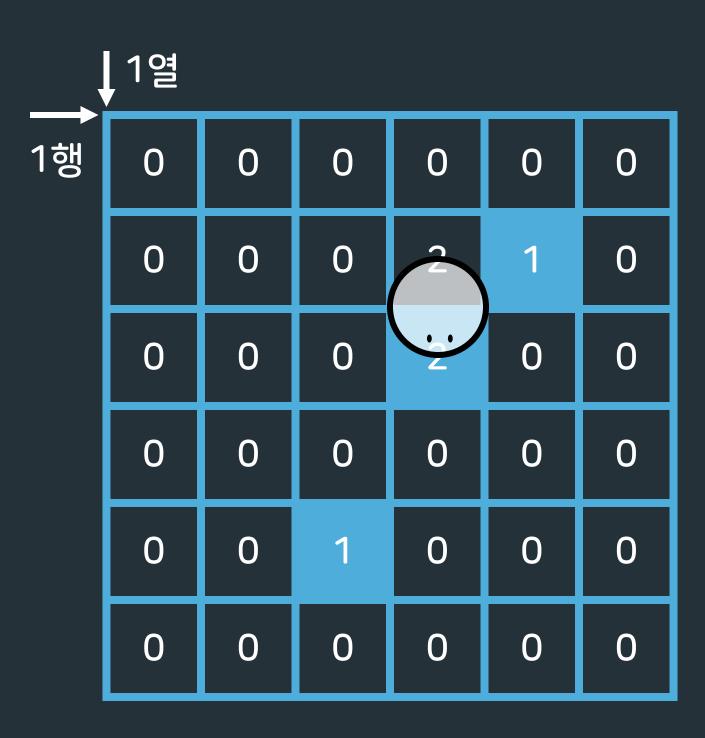
- time = 4
- length = 1
- 방향 = 1(남쪽)

front (2, 4) back





3 D 15 L 17 D



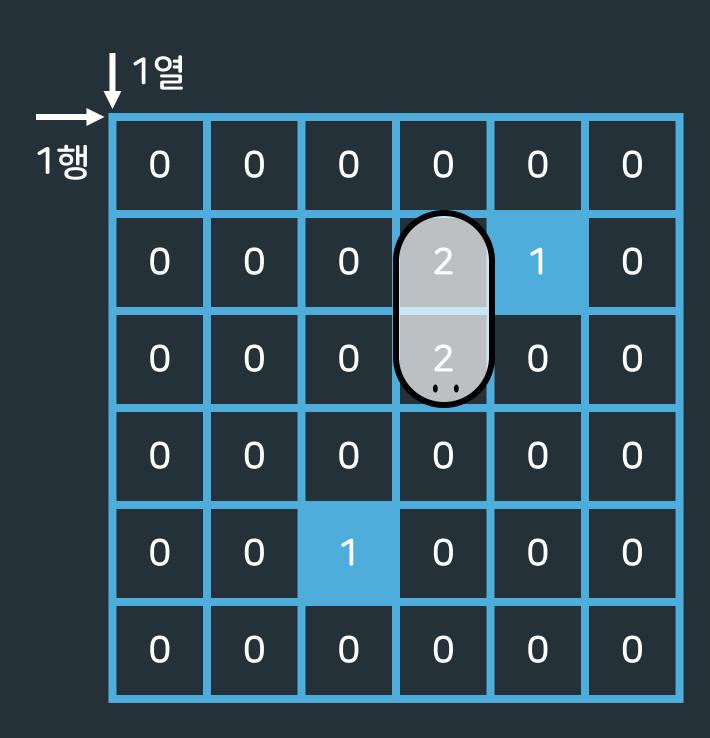
- time = 5
- length = 1
- 방향 = 1(남쪽)

front (3, 4) (2, 4) back





3 D 15 L 17 D



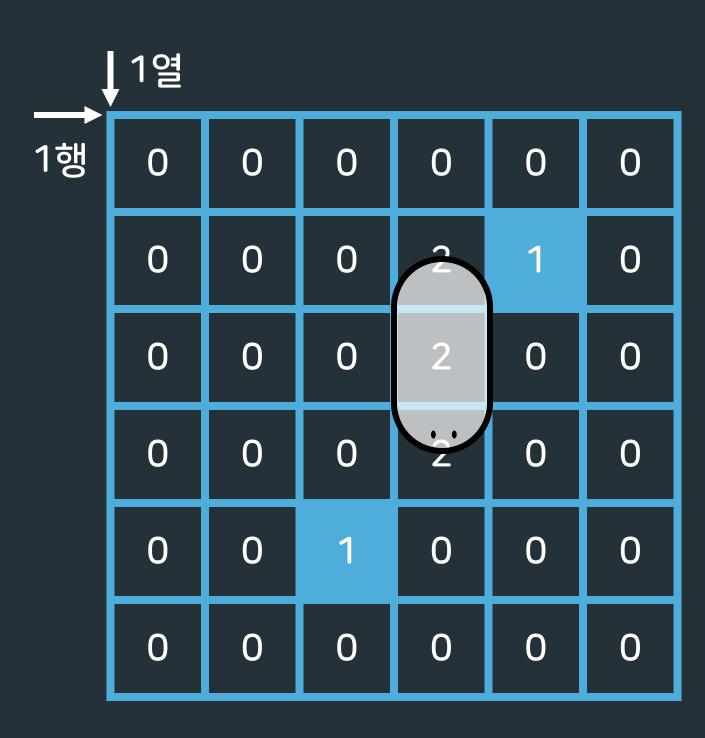
- time = 5
- length = 2
- 방향 = 1(남쪽)

front (3, 4) (2, 4) back





3 D 15 L 17 D



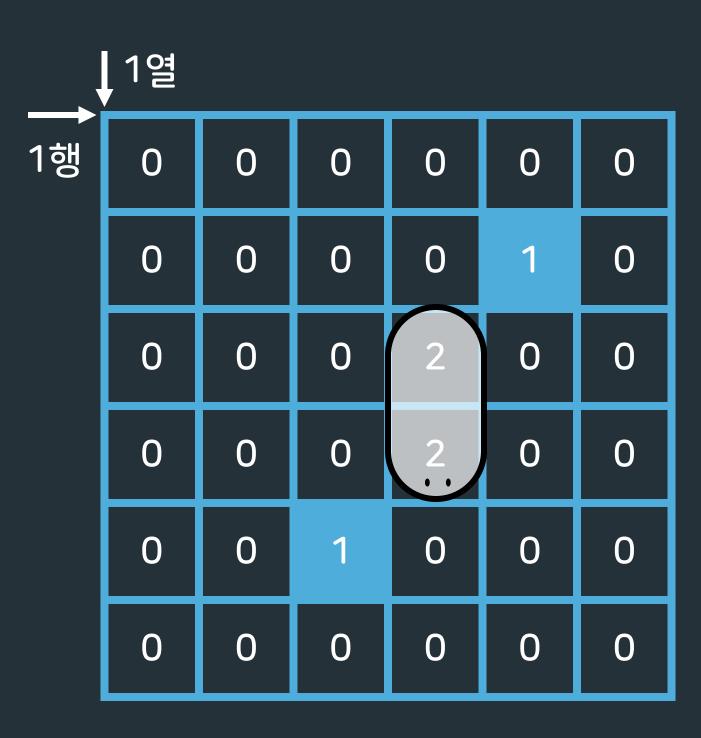
- time = 6
- length = 2
- 방향 = 1(남쪽)

front (4, 4) (3, 4) (2, 4) back





3 D 15 L 17 D



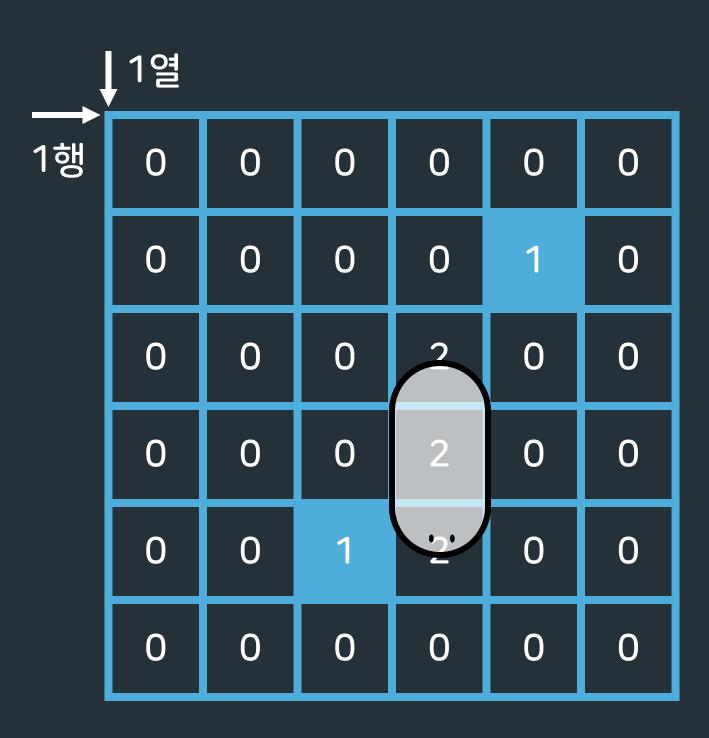
- time = 6
- length = 2
- 방향 = 1(남쪽)

front (4, 4) (3, 4) back





3 D 15 L 17 D



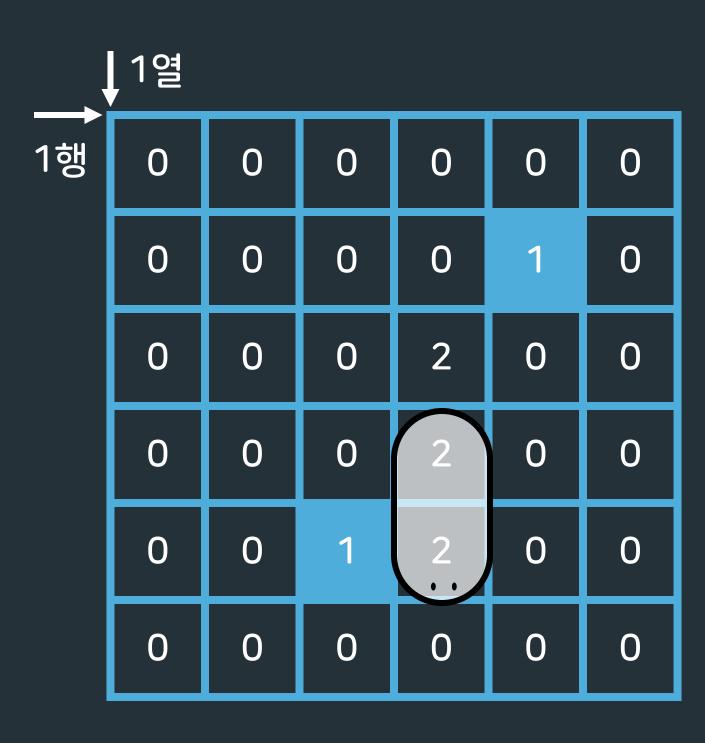
- time = 7
- length = 2
- 방향 = 1(남쪽)

front (5, 4) (4, 4) (3, 4) back





3 D 15 L 17 D



• time = 7

• length = 2

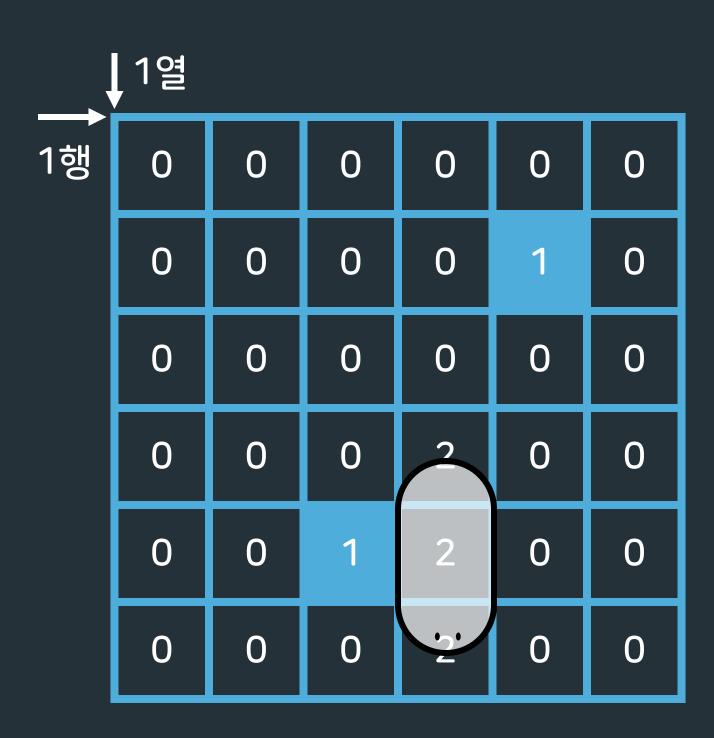
방향 = 1(남쪽)

front (5, 4) (4, 4) back





3 D 15 L 17 D



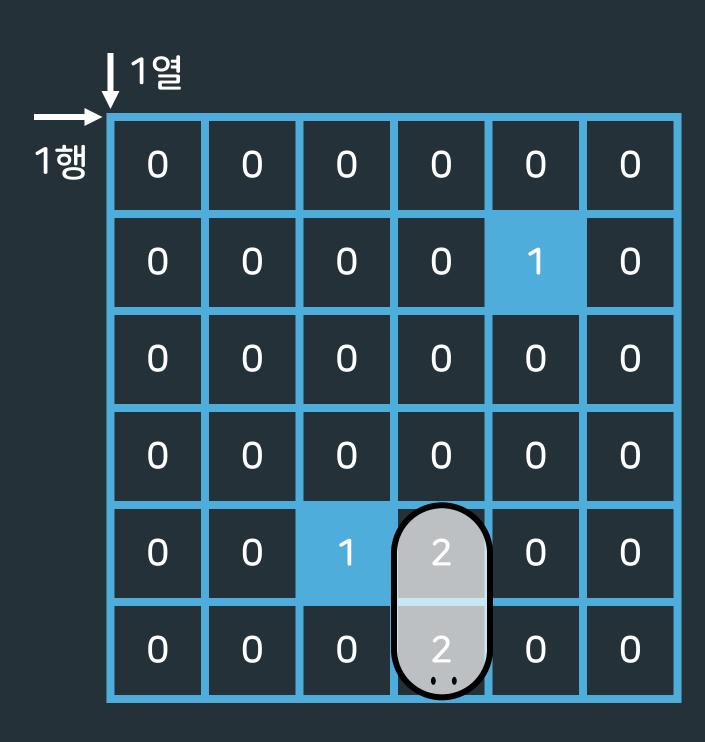
- time = 8
- length = 2
- 방향 = 1(남쪽)

front (6, 4) (5, 4) (4, 4) back





3 D 15 L 17 D



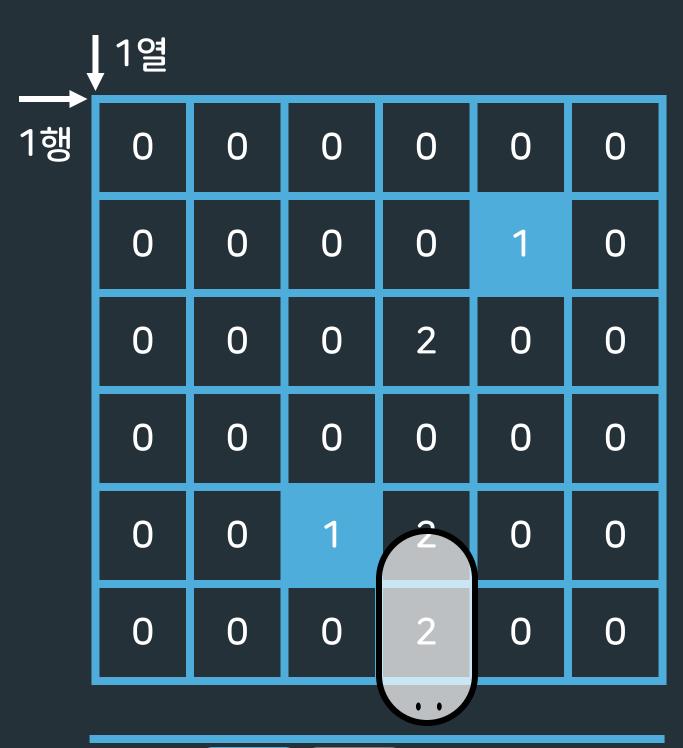
- time = 8
- length = 2
- 방향 = 1(남쪽)

front (6, 4) (5, 4) back





3 D 15 L 17 D



- time = 9
- length = 2
- 방향 = 1(남쪽)

=> 게임 종료

front (7, 4) (6, 4) (5, 4) back

마무리



추가로 풀어보면 좋은 문제!

- /<> 3584번: 가장 가까운 공통 조상 Gold 4
- /<> 9489번 : 사촌- Gold 4
- /<> 2533번 : 사회망 서비스 Gold 3
- 2250번 : 트리의 높이와 너비- Gold 2