



#1976. 여행 가자

<https://www.acmicpc.net/problem/1976>

25.03.03



Problem 시간: 1시간 15분

#1976. 여행 가자

여행 가자

성공



4 골드 IV

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
2 초	128 MB	54306	21272	15485	37.463%

문제

동혁이는 친구들과 함께 여행을 가려고 한다. 한국에는 도시가 N 개 있고 임의의 두 도시 사이에 길이 있을 수도, 없을 수도 있다. 동혁이의 여행 일정이 주어졌을 때, 이 여행 경로가 가능한 것인지 알아보자. 물론 중간에 다른 도시를 경유해서 여행을 할 수도 있다. 예를 들어 도시가 5개 있고, A-B, B-C, A-D, B-D, E-A의 길이 있고, 동혁이의 여행 계획이 E C B C D 라면 E-A-B-C-B-C-B-D라는 여행경로를 통해 목적을 달성할 수 있다.

도시들의 개수와 도시들 간의 연결 여부가 주어져 있고, 동혁이의 여행 계획에 속한 도시들이 순서대로 주어졌을 때 가능한지 여부를 판별하는 프로그램을 작성하시오. 같은 도시를 여러 번 방문하는 것도 가능하다.



Problem

Step 0. 입출력

예제 입력 1 복사

도시의 수 N

여행 계획에 속한 도시의 수 M

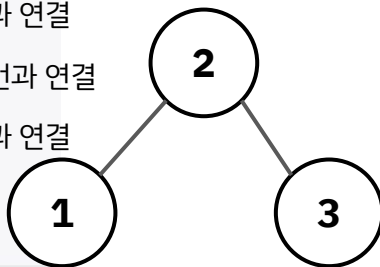
N개의 줄에는 연결정보

0: 연결X

1: 연결O

여행 계획

		3			
		3			
		j=1	j=2	j=3	
i=1	0	1	0	1번 도시	2번과 연결
i=2	1	0	1	2번 도시	1,3번과 연결
i=3	0	1	0	3번 도시	2번과 연결
	1	2	3		



예제 출력 1 복사

YES

여행 계획에 속한 도시들을
순서대로 방문할 수 있는가?

YES or NO



Hint

Step 1. 문제 접근 방향



BFS? Union-Find?

이 문제는 **여행 계획에 있는 모든 도시가 서로 연결되어 있는지 확인하는 문제**다.
연결되어 있으면 "YES", 하나라도 끊겨 있으면 "NO"다.

- BFS로 접근하여 한 도시에서 연결된 모든 곳을 찾아갈 수 있다. 하지만 이 문제는 연결 여부만 확인하면 되는데, BFS는 매번 탐색을 새로 시작해야 해서 시간이 오래 걸릴 수 있다.
- **"Union-Find(유니온 파인드; 분리 집합)"**라는 방법을 쓰면 적합한 문제이다. 유니온 파인드는 도시들을 연결된 그룹으로 묶어서 빠르게 확인하는 방법이다.



Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)



여러 노드(도시)를 집합으로 묶어 두 노드가 같은 집합에 속하는지를 빠르게 확인하는 자료 구조이다.

- **union** 연산과 **find** 연산으로 구성되어있다.
 1. **union** 연산은 두 노드를 하나의 집합으로 합치는 연산이다.
 2. **find** 연산은 특정 노드가 속한 집합의 대표(루트)를 찾는 연산이다.
 - 경로 압축 기법을 사용하여 반복되는 **find** 연산의 효율성을 크게 향상시킨다.
→ 경로 압축은 노드가 대표 노드와 바로 연결되도록 재배치하여, 이후 탐색 시간을 단축시킨다.



Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)



동작 과정

1. 초기화

모든 노드는 처음에 자기 자신이 대표 노드가 된다.

→ $\text{parent} = [0, 1, 2, \dots, n-1]$

2. union 연산

- $\text{union}(a, b)$ 는 두 노드 a 와 b 의 대표 노드를 찾은 후, 두 집합을 하나로 합친다.
- 대표 노드 값을 비교하여 더 작은 값(혹은 기준에 따라 결정된 값)을 새로운 대표 노드로 정한다.
→ 이 과정을 통해 집합 내의 모든 노드는 동일한 대표 노드를 가지게 된다.

3. find 연산

- $\text{find}(a)$ 는 도시 a 가 속한 집합의 대표 노드를 찾는다.
- 만약 a 의 부모가 자기 자신이라면, a 가 대표 노드이다.
- 그렇지 않으면, a 의 부모를 **재귀적으로 탐색**하여 대표 노드를 찾는다.
- 이 과정에서 **경로 압축**을 적용하여, a 와 경로 상의 모든 노드를 대표 노드와 바로 연결시킨다.
→ 이로 인해 추후에 find 연산의 시간이 거의 상수 시간으로 단축된다.



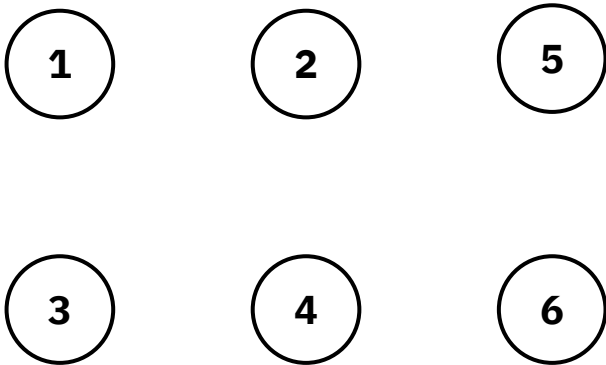
Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)

1. 초기화

모든 도시는 처음에 자기 자신이 대표 노드가 된다.

→ $\text{parent} = [0, 1, 2, \dots, n-1]$



유니온 파인드 배열 (대표 노드 배열)

1	2	3	4	5	6
1	2	3	4	5	6

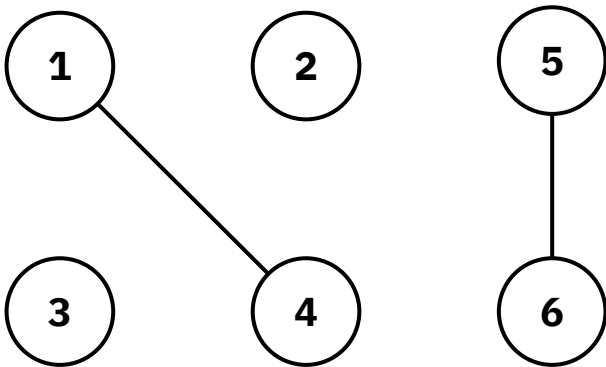


Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)

2. union 연산

- (1) union(1, 4)
- (2) union(5, 6)



유니온 파인드 배열 (대표 노드 배열)

1	2	3	4	5	6
1	2	3	1	5	5



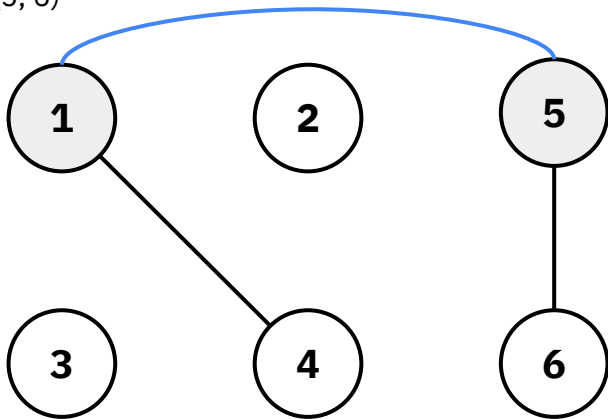
Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)

2. union 연산

(1) union(1, 4)

(2) union(5, 6)



유니온 파인드 배열 (대표 노드 배열)

1	2	3	4	5	6
1	2	3	1	5 1	5



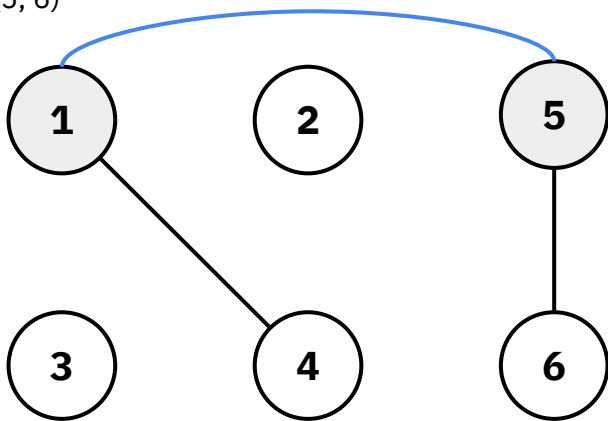
Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)

2. union 연산

(1) union(1, 4)

(2) union(5, 6)



유니온 파인드 배열 (대표 노드 배열)

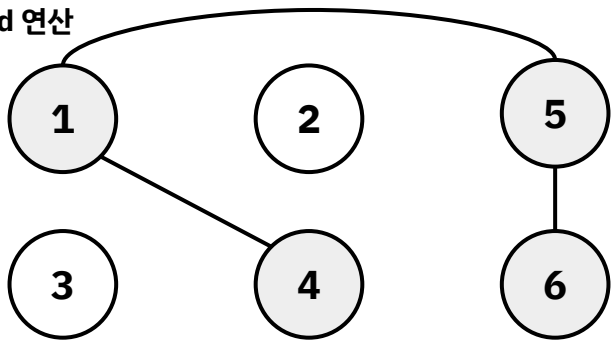
1	2	3	4	5	6
1	2	3	1	5 1	5



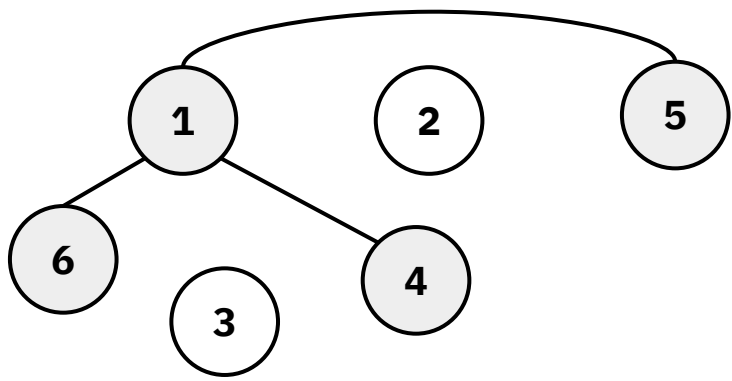
Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)

3. find 연산



find(6)



유니온 파인드 배열 (대표 노드 배열)

$A[1] == 1$

$A[5] != 5$ $A[6] != 6$

1	2	3	4	5	6
1	2	3	1	1	1

- index 값과 value 값 비교 ($A[6] != 6$ → 다름)
- value 값이 가리키는 index로 이동 후 다시 비교 ($A[5] != 5$ → 다름)
- value 값이 가리키는 index로 이동 후 다시 비교 ($A[1] == 1$ → 같음)

→ 1번 노드가 집합의 루트 노드

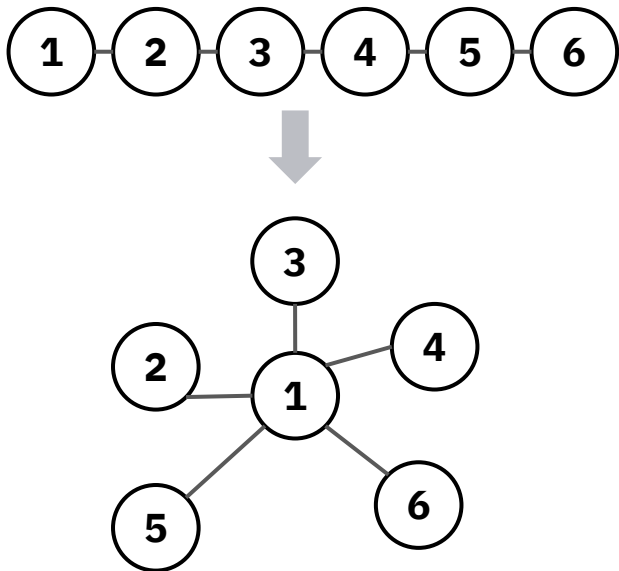
→ 재귀 함수를 나오면서 그동안 거친 노드의 value 값을 대표(루트) 노드인 1번 노드의 value 값으로 변경



Hint

Step 2. 유니온 파인드 (Union-Find)

경로 압축



find(6)

1	2	3	4	5	6
1	1	2	3	4	5

1	2	3	4	5	6
1	1	2	3	4	5

1	2	3	4	5	6
1	1	1	1	1	1

- find 연산은 단순히 대표 노드를 찾는 역할뿐만 아니라 그래프를 정돈하고 시간 복잡도를 향상시킨다.
- 연산을 할 때 거치는 노드들이 대표 노드와 바로 연결되는 형태로 변경되기 때문이다. 이렇게 되면 추후 노드와 관련된 find 연산 속도가 $O(1)$ 로 변경된다.



Hint

Step 3. 코드 플로우

1. 입력 및 초기화

- 도시의 개수 n 과 여행 계획에 포함된 도시 수 m 을 입력받는다.
- 각 도시는 처음에 자기 자신을 대표 노드로 가지도록 **parent** 배열을 초기화한다.

2. 그래프 연결 정보 처리

- n 개의 줄에 걸쳐 도시 간 연결 정보를 입력받는다.
- 각 행에서 값이 1이면 두 도시가 연결되어 있으므로, **union** 연산을 수행하여 하나의 집합으로 합친다.

3. 유니온 파인드 연산 구현

- **find(a)** 함수: 재귀를 사용하여 a 가 속한 집합의 대표 노드를 찾으며, 경로 압축을 적용한다.
- **union(a, b)** 함수: 두 도시의 대표 노드를 찾아, 두 집합을 하나로 합친다.

4. 여행 계획 확인

- 여행 계획에 있는 첫 번째 도시의 대표 노드를 기준으로,
나머지 도시들의 대표 노드와 비교하여 모두 동일하면 여행이 가능하다.

5. 최종 결과 출력

- 모든 도시가 같은 집합에 속하면 **YES**, 하나라도 다르면 **NO**를 출력한다.

Solution

<https://eunjang.tistory.com/85>



유니온 파인드 풀이

```
import sys
sys.setrecursionlimit(10 ** 8)
input = sys.stdin.readline
# 0 1 2
# 0 0 0
def union(a, b):
    p_a = find(a)
    p_b = find(b)

    if p_a > p_b: # a의 대표보다 b의 대표가 더 작은 값을 가지면,
        parent[p_a] = p_b # a가 속한 집합을 b의 집합에 합친다.
    else:
        parent[p_b] = p_a # 그렇지 않으면 b의 집합을 a의 집합에 합친다.

def find(a):
    if a == parent[a]: # a가 자기 자신의 부모이면 대표 노드이다.
        return a

    parent[a] = find(parent[a]) # 경로 압축을 통해 a의 부모를 대표
    # 노드로 재설정한다.
    return parent[a]
```

```
# 도시의 개수 n과 여행 계획에 포함된 도시의 수 m을 입력받는다.
n = int(input())
m = int(input())
# 각 도시는 처음에 자기 자신이 대표 노드이다.
parent = [i for i in range(n)]

# n개의 줄에 걸쳐 도시 간 연결 정보를 입력받고, 연결되어 있으면 union
# 연산을 수행한다.
for i in range(n):
    arr = list(map(int, input().split()))
    for j in range(n):
        if arr[j]: # 1이면 i와 j가 연결되어 있으므로 union 연산을
            # 수행한다.
            union(i, j)

# 여행 계획을 입력받는다.
plan = list(map(int, input().split()))
result = "YES"
# 여행 계획에 있는 모든 도시가 같은 집합(대표 노드)을 가지는지 확인한다.
for i in range(1, m):
    if parent[plan[i]-1] != parent[plan[0]-1]:
        result = "NO"
        break

print(result)
```

✨ Solution



BFS 풀이

<https://eunjang.tistory.com/85>

```
import sys
from collections import deque
input = sys.stdin.readline

def bfs(start):
    queue = deque([start])
    visited[start] = True

    while queue:
        now = queue.pop()
        for i in range(n):
            if arr[now][i] and not visited[i]:
                visited[i] = True
                queue.append(i)

n = int(input())
m = int(input())
arr = [list(map(int, input().split())) for _ in range(n)]
plan = list(map(int, input().split()))

visited = [False] * (n+1)
result = "YES"
bfs(plan[0] - 1)

for p in plan:
    if not visited[p-1]:
        result = "NO"
        break

print(result)
```

★ Solution



결론

아이디	문제	결과	메모리	시간	언어	코드 길이	제출한 시간
merrong925	1976	맞았습니다!! BFS	34924 KB	60 ms	Python 3 / 수정	607 B	12초 전
merrong925	1976	맞았습니다!! Union-Find	32412 KB	40 ms	Python 3 / 수정	845 B	3분 전

유니온 파인드 방식으로 풀 풀이가 메모리/시간 측면에서 효율적인 것을 볼 수 있다.



유니온 파인드(분리 집합)

1로 시작하는 입력에 대해서 a 와 b 가 같은 집합에 포함되어 있으면 "YES" 또는 "yes"를, 그렇지 않다면 "NO" 또는 "no"를 한 줄에 하나씩 출력한다.