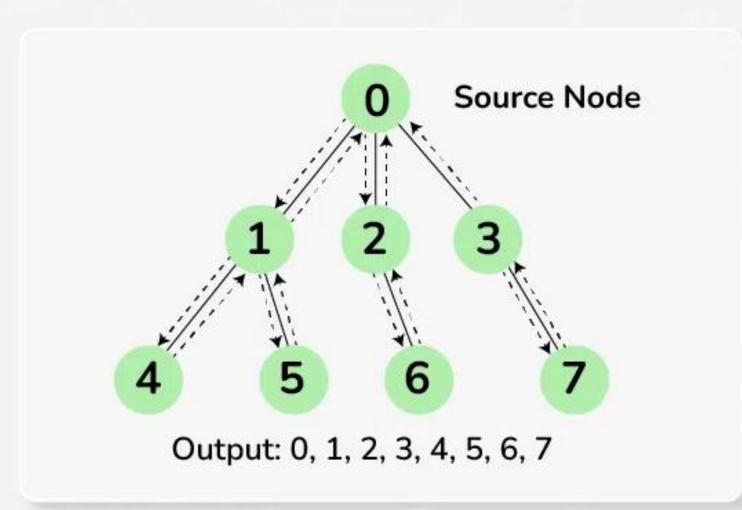
코테스터디

DFS(Depth-first search) 깊이 우선 탐색



Depth First Search



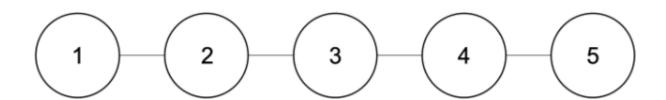
그래프를 탐색 하는 방법 중 하나!



선형 구조

선형 구조 Linear 란?

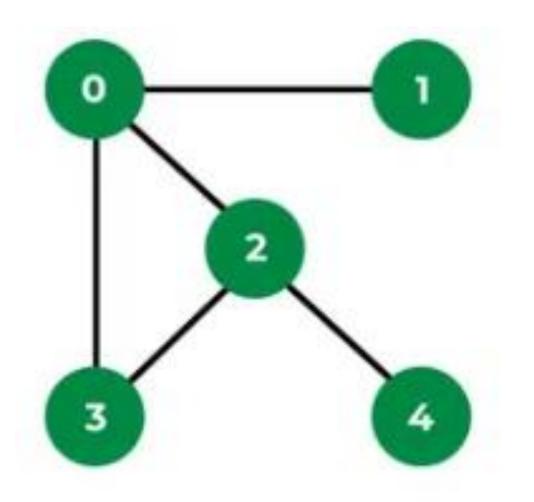
- 자료를 구성하는 원소들을 하나씩 순차적으로 나열한 상태
- 자료들간의 앞, 뒤 관계가 1:1관계로 배열과 리스트가 대표적이며 스택과 큐도 이에 해당

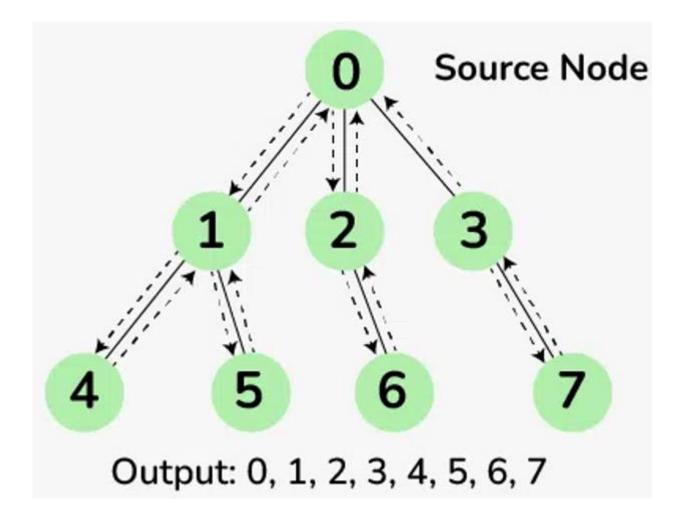


비선형 구조

비선형 구조 Non Linear 란?

- 데이터를 저장하기 위한 방법으로 **데이터 간의 관계**를 이루면서 '**계층적인 구조**'를 가지 며 '**일렬로 나열되지 않은 자료구조**' 형태를 의미합니다.
- 일련 되지 않은 자료구조는 계층적으로 **데이터의 관계**가 **부모-자식 관계**, **연결 관계**, 또는 소속 관계 등을 가지고 있어서 계층적이거나 상호 연결되어 있습니다.
- 대표적인 비선형 구조는 **트리(Tree)**, 그래프(Graph)등이 이에 해당합니다.
- **하나의 자료 뒤에 여러 개의 자료가 존재**할 수 있는 형태(1:N)





그래프 Graph 란?

- 비선형 구조 중 하나로 '정점(Vertices)과 그들 사이를 연결하는 **간선(Edge)**으로 표현된 **자료구조**'를 의미합니다. 각 정점은 데이터를 저장하며 **간선은 정점들 간의 관계**를 나타 냅니다.
- 모든 그래프는 공식적으로 정점(V)과 간선(E)으로 그래프는 G = {V, E}로 표현이 됩니다.
- 그래프는 다양한 형태와 용도를 가지며 네트워크, 경로 탐색, 스케줄링 등 다양한 시스템 에서 활용됩니다.
- 또한 다양한 알고리즘과 연산을 수행하는데 이용됩니다. 예를 들어 그래프 탐색 알고리 증을 사용하여 특정 노드를 찾거나 최단 경로 알고리즘을 사용하여 두 노드 사이의 최단 경로를 찾을 수 있습니다

트리 Tree 란?

- 트리는 하나의 루트 노드를 갖는다.
- 루트 노드는 0개 이상의 자식 노드를 갖고 있다.
- 그 자식 노드 또한 0개 이상의 자식 노드를 갖고 있고, 이는 반복적으로 정의된다.
- 노드(node)들과 노드들을 연결하는 간선(edge)들로 구성되어 있다
- 트리에는 사이클(cycle)이 존재할 수 없다.
- 노드들은 특정 순서로 나열될 수도 있고 그럴 수 없을 수도 있다.
- 각 노드는 부모 노드로의 연결이 있을 수도 있고 없을 수도 있다.
- 각 노드는 어떤 자료형으로도 표현 가능하다

```
class Node {
  public String name;
  public Node[] children;
}
```

트리 Tree 의 키워드

- 루트 노드(root node): 부모가 없는 노드, 트리는 하나의 루트 노드만을 가진다.
- 단말 노드(leaf node): 자식이 없는 노드, '말단 노드' 또는 '잎 노드'라고도 부른다.
- **내부(internal) 노드**: 단말 노드가 아닌 노드
- 간선(edge): 노드를 연결하는 선 (link, branch 라고도 부름)
- 형제(sibling): 같은 부모를 가지는 노드
- 노드의 크기(size): 자신을 포함한 모든 자손 노드의 개수
- 노드의 깊이(depth): 루트에서 어떤 노드에 도달하기 위해 거쳐야 하는 간선의 수
- 노드의 레벨(level): 트리의 특정 깊이를 가지는 노드의 집합
- 노드의 차수(degree): 하위 트리 개수 / 간선 수 (degree) = 각 노드가 지닌 가지의 수
- **트리의 차수(degree of tree):** 트리의 최대 차수
- 트리의 높이(height): 루트 노드에서 가장 깊숙히 있는 노드의 깊이

트리를

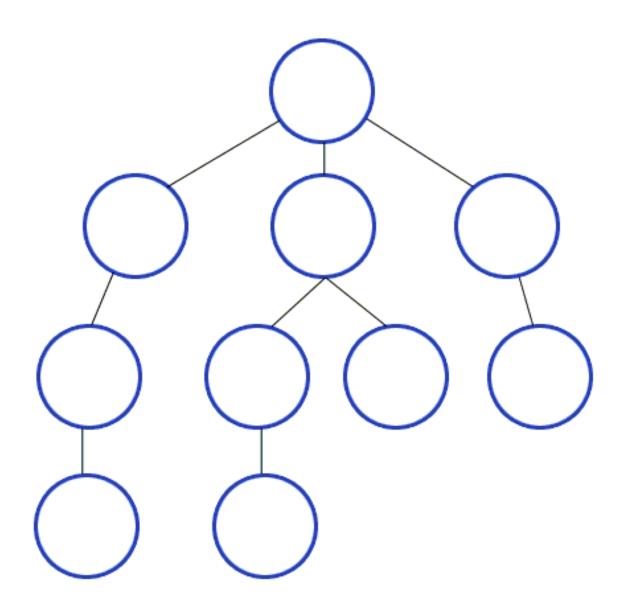
다 설명하기엔..

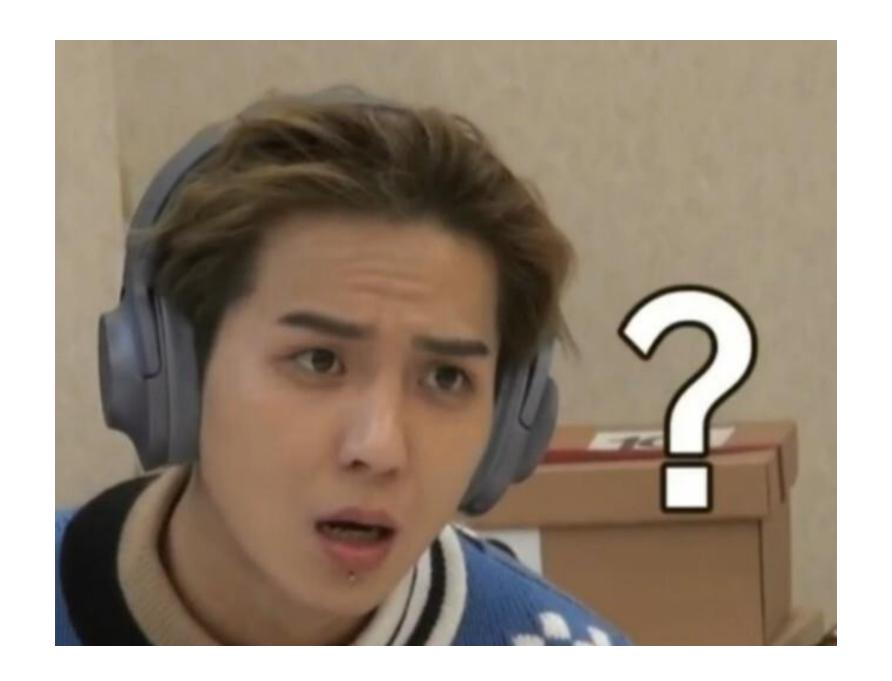


DFS(Depth-first search) 깊이 우선 탐색

DFS 란?

- 그래프와 트리의 깊은 부분을 우선적으로 탐색하는 알고리즘
- 한 방향으로 갈 수 있을 때까지 최대한 깊게 탐색한 후 더 이상 갈 수 없게 되면, 다시 돌 아와 다음 경로를 탐색하는 방식을 의미합니다.
- 기본적인 수행과정은 한 노드에서 시작하여 가능한 한 깊숙이 **탐색한 후, 다음 분기**로 넘어갑니다. 그리고 더 이상 탐색할 수 없는 상태에 도달하면, 이전으로 돌아가서 다른 가능한 분기를 탐색합니다.
- '모든 정점을 방문' 하고 연결된 모든 간선을 검사합니다.
- => 그래프의 모든 구성 요소를 탐색(완전 탐색)하거나 특정 조건을 만족하는 경로를 찾 을 때 유용합니다.





DFS의 구현



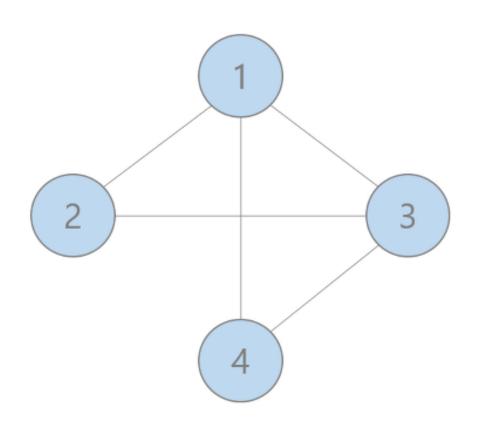
DFS의 구현 – 관계 구현(인접행렬)

인접 행렬은 그래프의 연결 관계를 **이차원 배열**로 나타내는 방식입니다. 인접 행렬을 adj[][]¹라고 한다면 adj[i][j]에 대해서 다음과 같이 정의할 수 있습니다.

adj[i][j]: 노드 i에서 노드 j로 가는 간선이 있으면 1, 아니면 0

cf) 만약 간선에 가중치가 있는 그래프라면 1 대신에 가중치의 값을 직접 넣어주는 방식으로 구현할 수 있습니다.

DFS의 구현 – 관계 구현(인접행렬)



0	1	1	1
1	Ø	1	0
1	1	Ø	1
1	0	1	Ø

DFS의 구현 – 관계 구현

```
static int[][] graph;
```

static boolean[] visited;

```
for (int <u>i</u> = 1; <u>i</u> <= N; <u>i</u>++) {

graph[<u>i</u>][<u>i</u>] = 1;
}
```

```
for (int i = 0; i < M; i++) {
    st = new StringTokenizer(br.readLine());
    int a = Integer.parseInt(st.nextToken());
    int b = Integer.parseInt(st.nextToken());
    graph[a][b] = 1;
    graph[b][a] = 1;
}</pre>
```

Graph = 관계를 표시할 저장소

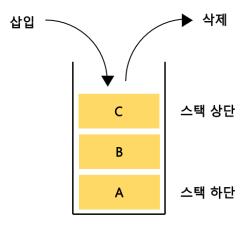
Visited = 방문할 노드를 표시할 Boolean 배열

본인과 본인은 연결되어있으므로 초기화

선이 방향을 아닌 양방향이므로 서로 연결해준다.

DFS의 구현 - 재귀

```
public static void dfs(int start) { 2 usages
    if(!visited[start]) {
         visited[start] = true;
    for (int i = 1; i <= N; i++) {
         if (graph[start][\underline{i}] == 1 \&\& !visited[\underline{i}]) {
              dfs(i);
```

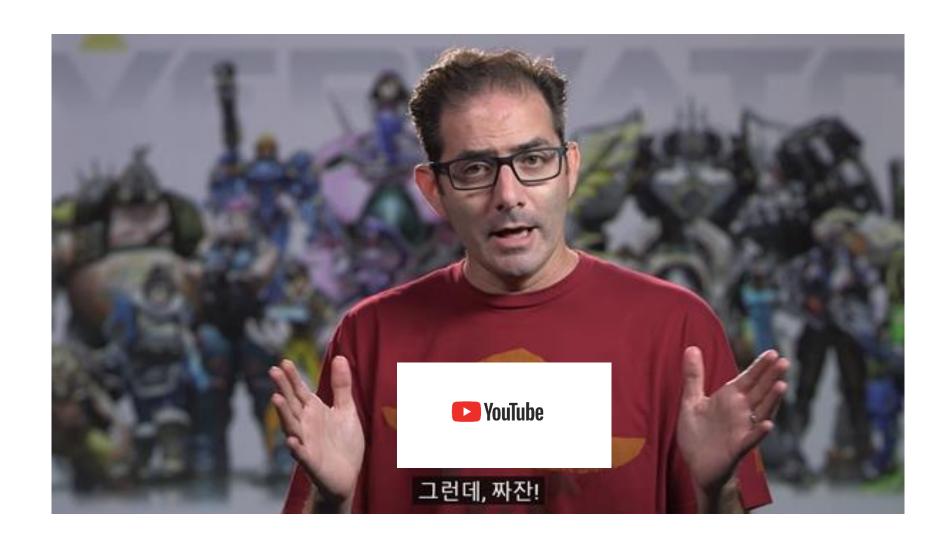


DFS의 구현 - 스택

```
public static void dfs2(int start) { 1 usage
     Stack<Integer> stack = new Stack<>();
     stack.push(start);
     while (!stack.isEmpty()) {
          int top = stack.pop();
          if(!visited[top]){
               visited[top] = true;
               for (int \underline{i} = N; \underline{i} >= 1; \underline{i} --) {
                    if (graph[top][\underline{i}] == 1 \&\& !visited[\underline{i}]) {
                         stack.push(<u>i</u>);
```







제출 재채점 결과 채점 현황 강의 ▼ 질문 게시판

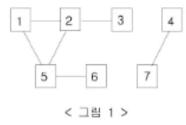
바이러스

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
1초	128 MB	180562	84686	56509	46.001%

문제

신종 바이러스인 웜 바이러스는 네트워크를 통해 전파된다. 한 컴퓨터가 웜 바이러스에 걸리면 그 컴퓨터와 네트워크 상에서 연결되어 있는 모든 컴퓨터는 웜 바이러스에 걸리 게 된다.

예를 들어 7대의 컴퓨터가 <그림 1>과 같이 네트워크 상에서 연결되어 있다고 하자. 1번 컴퓨터가 웜 바이러스에 걸리면 웜 바이러스는 2번과 5번 컴퓨터를 거쳐 3번과 6번 컴 퓨터까지 전파되어 2, 3, 5, 6 네 대의 컴퓨터는 웜 바이러스에 걸리게 된다. 하지만 4번과 7번 컴퓨터는 1번 컴퓨터와 네트워크상에서 연결되어 있지 않기 때문에 영향을 받지 않는다.



어느 날 1번 컴퓨터가 웜 바이러스에 걸렸다. 컴퓨터의 수와 네트워크 상에서 서로 연결되어 있는 정보가 주어질 때, 1번 컴퓨터를 통해 웜 바이러스에 걸리게 되는 컴퓨터의 수 를 출력하는 프로그램을 작성하시오.

DFS 의 장단점

<u>장점</u>

- 현재 경로상의 노드들만 기억하면 되므로 저장 공간의 수요가 비교적 적음
- 목표 노드가 깊은 단계에 있는 경우 해를 빨리 구할 수 있음
- BFS 보다 **구현이 간단**함

<u>단점</u>

- 단순 검색 속도가 BFS 보다 느림
- 해가 없는 경우에 빠질 수 있음. 따라서 **사전에 탐색할 임의의 깊이를 지정할 필요**가 있다.
- DFS는 해를 구하면 탐색이 종료된다. 따라서 구한 해가 최적의 해가 아닐 수 있다.

