

컴퓨터과학 개론

# **자료구조(2)**

컴퓨터과학과 정광식교수





- 2 이진트리
- 3 그래프
- 4 그래프의표현



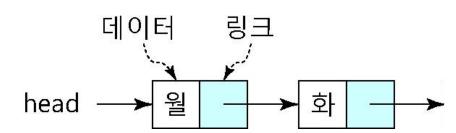




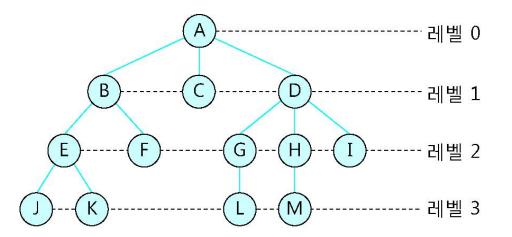






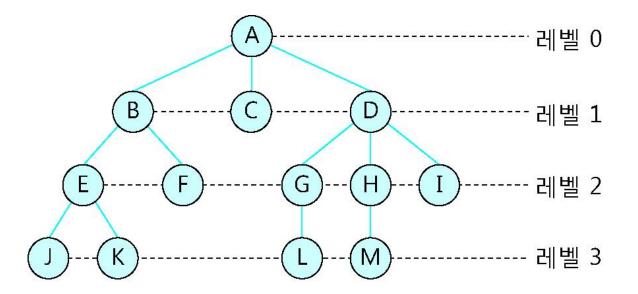


- 노드(node)라고 불리는 부분과 노드를 연결하는 가지(branch, edge)로 구분됨
- 노드 사이에는 계층적인 관계성을 갖음





- 노드(node): 정보 항목을 의미함
- 루트(root): 빈 트리가 아닌 경우에 맨 꼭대기에 있는 하나의 노드
- 차수(degree) : 각 노드에 있는 가지의 수



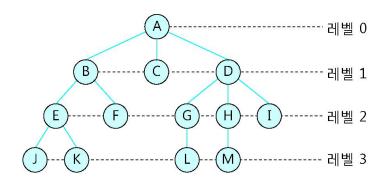


#### 트리

#### ┛ 개념

- 잎 노드(leaf node) = 단말 노드(terminal node)

: 노드의 차수가 0인 노드

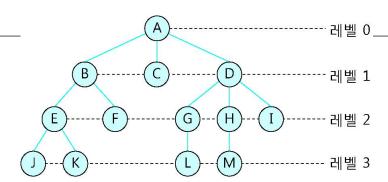


- 내부 노드(internal node) = 비단말 노드(non-terminal node)

루트 노드와 단말 노드를 제외한 나머지 노드



■ 조상(선조) 노드



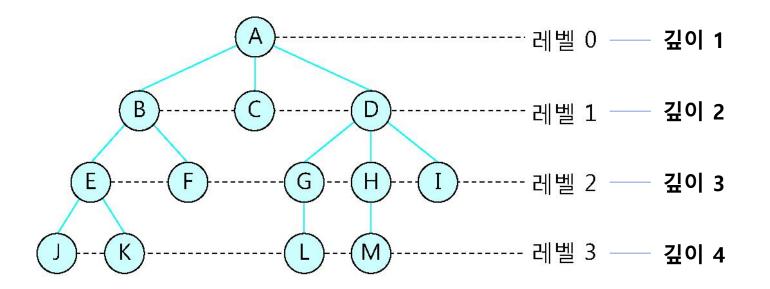
: 루트 노드로부터 어떤 노드 X까지의 경로(가지들의 모음) 상에 존재하는 모든 노드를 X의 조상 노드라고 함

- 자손(후손) 노드
  - : 어떤 노드 X에서 단말 노드까지의 경로 상에 존재하는 모든 노드를 자손 노드라고 함



#### ┛ 개념

• 레벨(level) : 루트 노드로부터의 거리(가지의 수)를 의미함



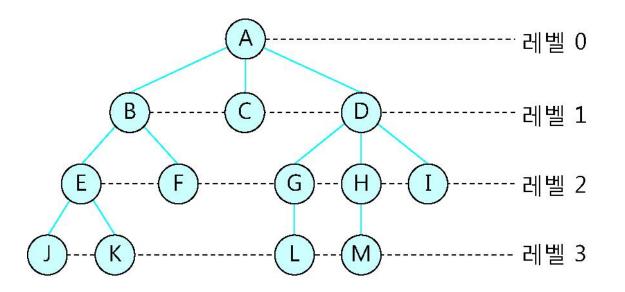


## 트리용어정의

#### ┛ 개념

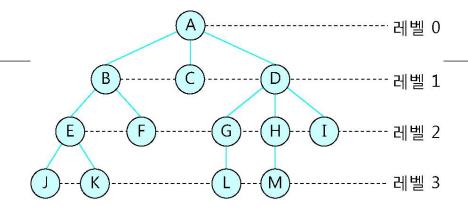
- 트리의 깊이(depth)/높이(height)
  - : 루트 노드로부터 가장 긴 경로에 있는 단말 노드의 레벨에 1의 값을

<u>더한 것 (예; 깊이 = 4)</u>





- 서브 트리(subtree)



: 특정 노드를 루트 노드로 하고, 그 아래에 있는 연결된 구조의 트리

- 숲(forest)

: n개의 서브 트리를 가진 트리에서 루트 노드를 제거해서

얻을 수 있는 분리된 서브 트리의 집합

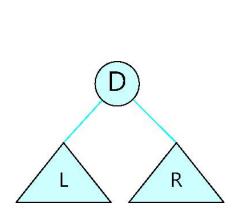
02

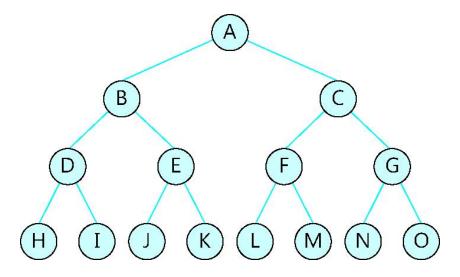
# 이진 트리



## 이진 트김(binary tree)

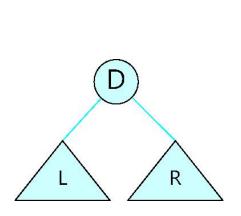
- 트리 중에서 차수가 2인 트리
- 모든 노드의 차수는 최대 2를 넘지 않음
- 모든 노드는 최대 2개의 서브 트리를 가짐

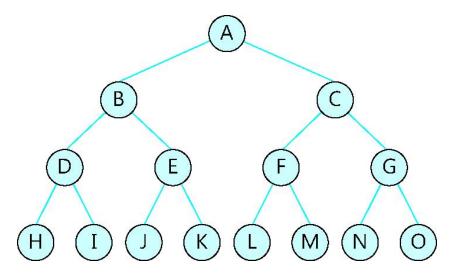




## 이진 트김(binary tree)

- 각 서브 트리는 왼쪽 서브 트리와 오른쪽 서브 트리로 구분됨
- 왼쪽 노드와 오른쪽 노드에 '순서'의 의미를 부여함
- 이진 트리의 각서브 트리는 다시 이진 트리가 됨

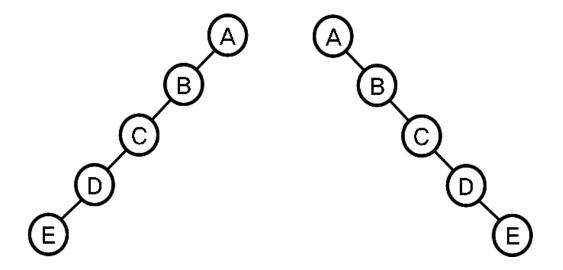




## 이진 트리의 높이

#### ┛ 최대 높이

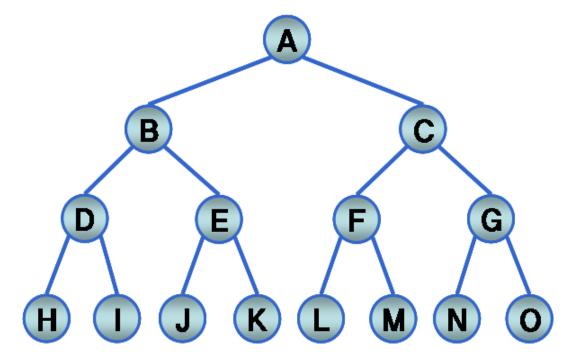
- N개의 노드를 가진 이진 트리의 높이를 계산으로 구할 수 있음
- 최대 높이: N으로 노드의 개수와 같음



## 이진 트리의 높이

#### ┛ 최소 높이

 모든 내부 노드가 최대 2개의 자식 노드를 갖는 경우로서 [log<sub>2</sub> №]+1 이 높이가 됨

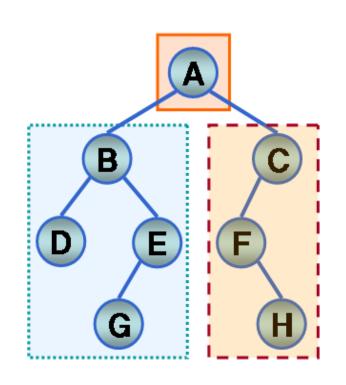


#### 이진 트리

## 이진 트리 순회 연산

#### ┛ 개념

• 일정한 순서에 따라 트리에 있는 각 노드를 한 번씩 방문하는 것

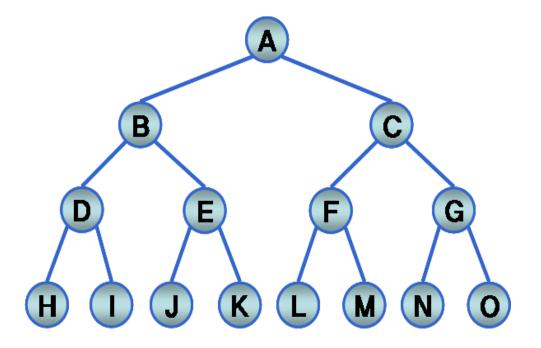




## 이진 트리 순회 연산

### ☑ DLR (전위 순회; preorder)

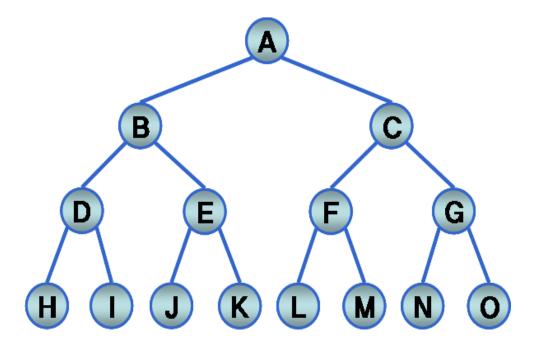
루트 노드 방문 → 왼쪽 서브 트리 방문 → 오른쪽 서브 트리 방문



#### 이진 트리

## 이진 트리 순회 연산

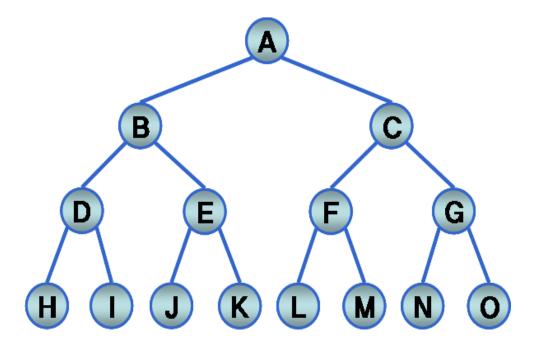
- ☑ LDR (중위 순회; inorder)
  - 왼쪽 서브 트리 방문 → 루트 노드 방문 → 오른쪽 서브 트리 방문



## 이진 트리 순회 연산

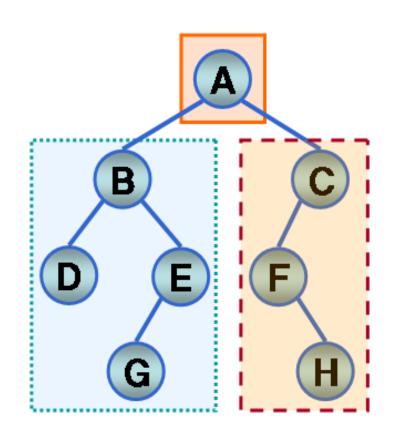
## ☑ LRD (후위 순회; postorder)

• 왼쪽 서브 트리 방문 → 오른쪽 서브 트리 방문 → 루트 노드 방문



#### 이진 트리

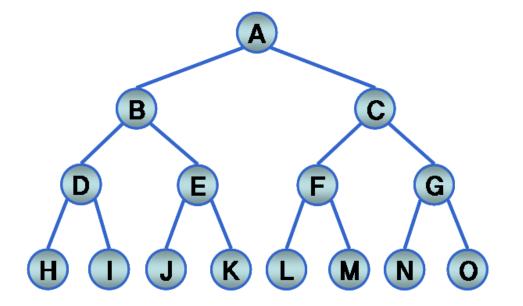
## 이진 트리 순회 연산





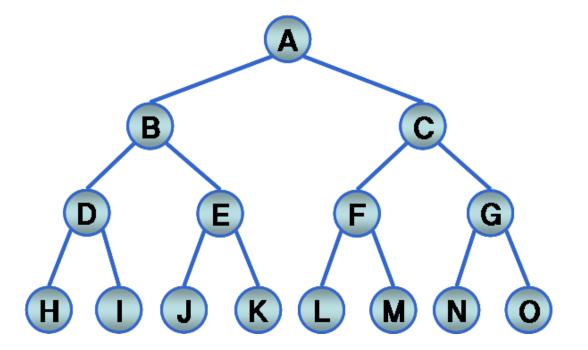
## 포화 이진 트리(full binary tree)

- 깊이가 k인 이진 트리 중에서 노드의 개수가  $2^k 1$  개인 이진 트리
- 깊이가 k인 이진 트리가 가질 수 있는 노드의 최대 개수는  $2^k 1$  개
- 단말 노드의 개수가 2<sup>k-1</sup> 개



## 포화 이진 트리(full binary tree)

- 각 레벨에서 빈자리가 없이 노드를 모두 가지고 있음
- 모든 내부 노드들은 2개의 자식 노드를 가짐

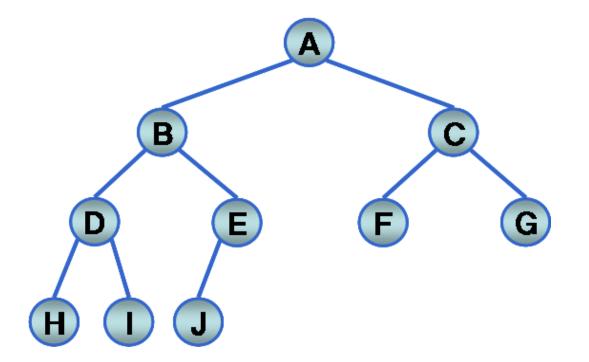


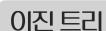
## 완전 이진 트리(complete binary tree)



#### ┛ 개념

• 트리의 최대 레벨이 k 일 때, 레벨 k-1까지는 포화 이진 트리를 형성하고, 레벨 k에서는 왼쪽부터 오른쪽으로 채워진 트리임

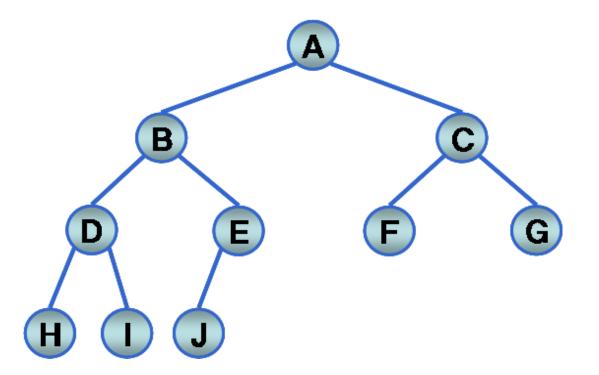




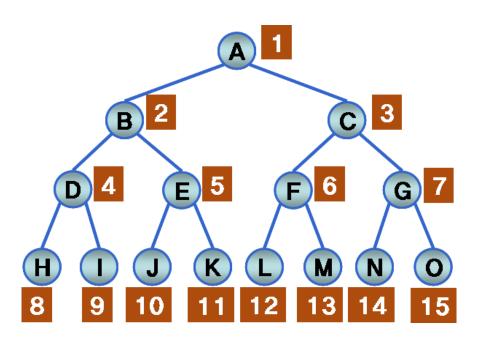
## 완전 이진 트리(complete binary tree)

#### ┛ 개념

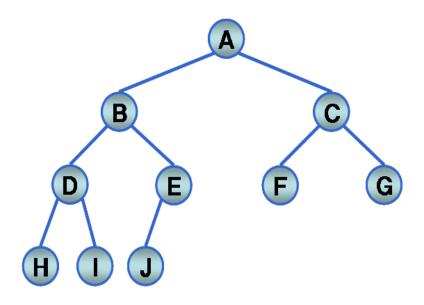
• 총 노드의 개수가  $2^{k+1} - 1$ 을 초과하지 않으면서, 포화 이진 트리의 노드 번호에 해당하는 연속적인 번호를 갖는 트리임



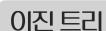
## 완전 이진 트김(complete binary tree)



(a) 포화 이진 트리에서 각 노드에 번호를 부여한 경우

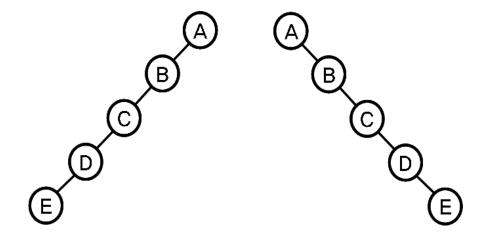


(b)완전 이진 트리



## 경사 이진 트리(skewed binary tree)

- 한쪽 방향으로만 가지가 뻗어 나간 이진 트리
- 왼쪽 방향으로만 가지가 뻗어 나간 경사 이진 트리
- 오른쪽으로만 가지가 뻗어 나간 경사 이진 트리



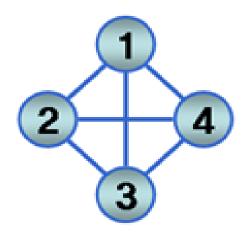
03

# 그래프



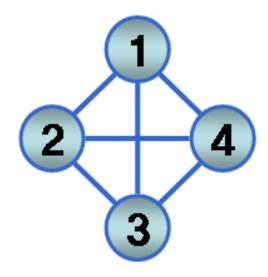
#### ☑ 그래프 G

- 정점(vertex)들의 유한 집합 V와 두 개의 정점을 연결하는 간선(edge)들의 유한 집합 E로 정의
- G=(V,E)로 표시됨



### ■ 무방향 그래프(undirected graph)

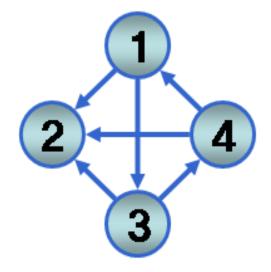
• 간선이 방향성이 없는 간선으로 연결된 그래프



무방향 그래프 G<sub>1</sub>

## ■ 방향 그래프(directed graph, digraph)

두 정점을 연결하는 간선이 방향성을 가지는 간선으로 연결된 그래프

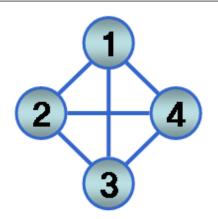


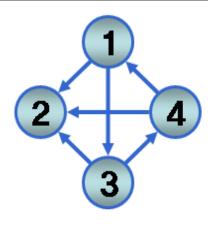
방향 그래프 G<sub>2</sub>



#### ☑ 그래프의 집합 표현 방법

V(G1)={1,2,3,4}E(G1)={(1,2),(1,3),(1,4),(2,3),(2,4),(3,4)}



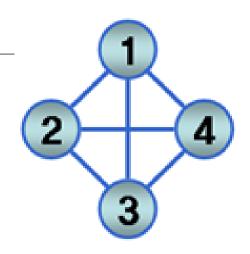


무방향 그래프 G₁

방향 그래프 G<sub>2</sub>

• V(G2)= $\{1,2,3,4\}$ E(G2)= $\{(1,2),(1,3),(3,2),(3,4),(4,1),(4,2)\}$ 

- 두 정점이 간선으로 직접 연결되어 있으면
  두 정점은 인접(adjacent)해 있다고 하며,
  해당 간선은 두 정점에 부수(incident)되었다고 함
- '인접한다': 정점 간의 관계
- '부수되었다': 정점과 간선 간의 관계
- 경로(path): 간선으로 연결된 정점들의 순차적 나열을 의미함



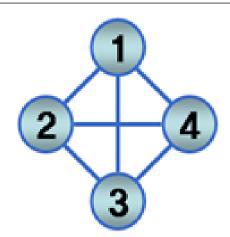


- 경로의 길이 : 경로에 포함된 간선의 개수
- 단순 경로(simple path) : 경로 상에 존재하는 정점들이 모두 다른 경로

- ┛용어
  - - 세 개 이상의 정점을 가진 경로 중에서 시작 정점과 끝 정점이 같은 경로

- 단순사이클(simple cycle)
  - 시작 정점과 끝 정점을 제외하고 모든 정점이 다른 사이클

- '두 정점은 서로 연결되었다'
  - : 두 정점 사이에 경로가 존재함



- '그래프가 서로 연결되었다'
  - : 무방향 그래프에서 서로 다른 모든 정점들 사이에 경로가 존재함

- 무방향 그래프에서 한 정점의 차수(degree)
  - : 정점에 부수된 간선의 개수임

- ▶ 방향 그래프 정점의 차수는 진입 차수와 진출 차수로 나뉨
  - 진입 차수(indegree): 다른 정점에서 해당 정점으로 향하는 간선의 개수
  - 진출 차수(outdegree): 해당 정점에서 다른 정점으로 향하는 간선의 개수



- 트리는 그래프의 특수한 형태로 봄
- 무방향 그래프에서 모든 정점이 서로 연결되어 있으면서
  사이클이 존재하지 않는 그래프를 트리라고 함

04

# 그래프의 표현



## 그래프이 표현

#### ┛ 개념

 그래프를 컴퓨터 프로그래밍 언어로 구현하기 위해서는 인접 행렬(adjacency matrix)이나 인접 리스트(adjacency list)를 이용하여 표현함

• 인접 행렬을 이용하여 n개의 정점을 가진 그래프를 표현하기 위해서는 n×n 크기의 2차원 배열을 이용함

## 그래프이 표현

#### ┛ 개념

• 인접행렬 A[i][j]에 값이 존재하면

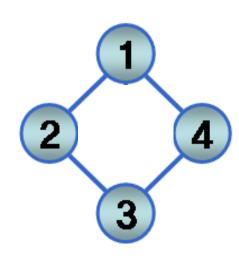
그래프의 정점  $v_i$ 에서 정점  $v_j$ 사이에 간선이 존재함을 의미하고,

A[i][j]의 값은 1로 정함

#### 그래프의 표현

## 그래프의 표현

#### ┛ 인접행렬



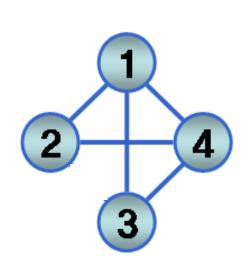
(a) 그래프

	1	2	3	4
1	0	1	0	1
2	1	0	1	0
3	0	1	0	1
4	1	0	1	0

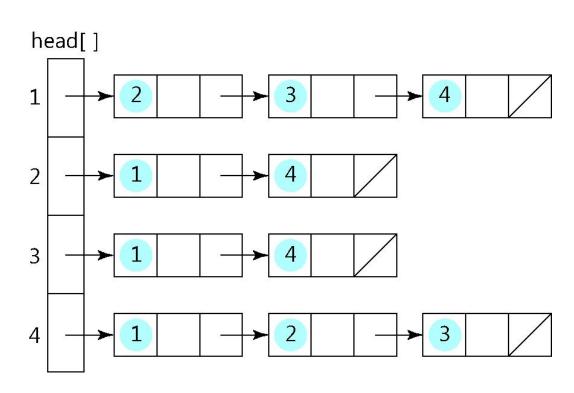
(b)인접행렬을 사용한 그래프의 표현

## 그래프의 표현

### ☑ 인접리스트







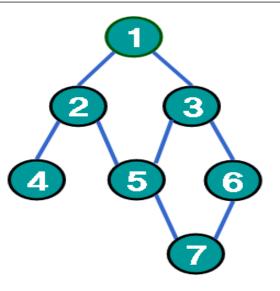
(b)인접리스트를 사용한 그래프의 표현

### 그래프이 탐색

- 그래프의 모든 정점을 체계적으로 방문하는 것
- 깊이 우선 탐색(depth first search)과 너비 우선 탐색(breadth first search)이 있음

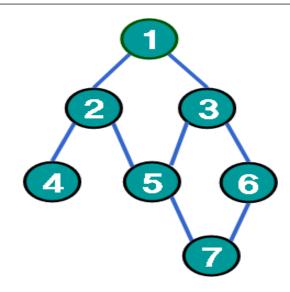
### 깊이 우선 탐색

- 최근의 방문하지 않은 인접한 하나의 정점을 우선적으로 방문함
- 최종적인 방문 순서는 (1, 2, 4, 5, 7, 6, 3) 이 됨
- 최종 방문 순서는 구현 방법에 따라 달라질 수 있음



### **너비 우선 탐색**

- 최근의 방문하지 않은 인접한 모든 정점을 모두 방문함
- 최종적인 방문 순서는 (1, 2, 3, 4, 5, 6, 7) 이 됨
- 최종 방문 순서는 구현 방법에 따라 달라질 수 있음





#### 1. 트리

• 노드와기지로구성되어나무뿌리모양의데이터의계층관계를LEL내는지료구조

#### 2. 트리순회방법

• 전위순회,중위순회,후위순회가있음

#### 3. 그래프

• 정점들의유한집합과정점들의쌍을연결하는간선의유한집합

05 강

다음시간인내

알고리즘

