

# Data structure [A07]

김종규, PhD

2017-04-17

# Reviews

- ▶ quiz review

- ▶ Tree algorithms
  - ▶ Traversal
  - ▶ Height
- ▶ Graphs and their properties

# Recall: Polish calculator

▶  $4 * 2 + 3 =$

▶ 4 2 multiply  $\rightarrow 8$

▶ 3 add  $\rightarrow 11$

→ Reverse Polish notation

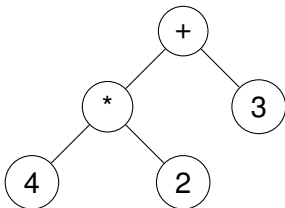
▶ 4 2 multiply 3 add

▶ 장점? Stack 을 이용하여 간단히 계산

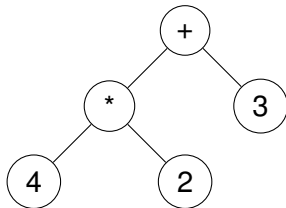
# Expression tree

- ▶  $4 * 2 + 3$ : Operator has left and right operands

→ Binary Tree representation



# Expression tree



► Print children and the operator: 4 2 \* 3 +

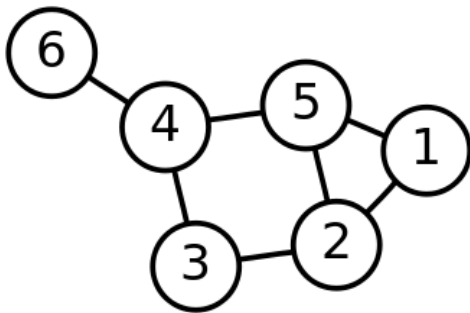
→ post-order traversal

# Tree traversal

- ▶ Visiting every node in a tree
- ▶ Visiting children first → post-order traversal
- ▶ Visiting children last → pre-order traversal
- ▶ Visiting left side children, visit the node and then right → in-order traversal (walk)
- ▶ **Note:** In-order traversal of binary search tree produces sorted list

# 그래프 (Graph)

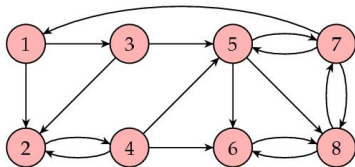
- ▶  $G = (V, E)$ 
  - ▶  $V$  vertex
  - ▶  $E$  edge







- ▶ Larry Page (Google)



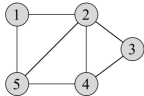
$$H = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1/3 & 0 \\ 1/2 & 0 & 1/2 & 1/3 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1/2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 & 1/3 & 0 & 0 & 1/3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1/3 & 1/3 & 0 & 0 & 1/2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1/3 & 0 & 0 & 1/2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1/3 & 1 & 1/3 & 0 \end{bmatrix}$$

with stationary vector

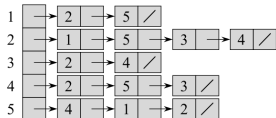
$$I = \begin{bmatrix} 0.0600 \\ 0.0675 \\ 0.0300 \\ 0.0675 \\ 0.0975 \\ 0.2025 \\ 0.1800 \\ 0.2950 \end{bmatrix}$$

- PageRank algorithm (matrix representation)

# Data structure for graphs



(a)



(b)

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

(c)

그림: Data structure for graphs

# Administrivia

- ▶ 중간고사: 다음 주 월 (24일) 수업시간
  - ▶ 시험범위: 그래프와 그래프의 성질
  - ▶ 중간고사 기간 수업 없음
- ▶ Quiz 성적: 가장 낮은 성적 2 개는 제외
- ▶ 향후 수요일 수업시간 Notebook 지참 권장

# 그래프와 관련된 정의

- ▶ 인접성 (adjacency):  $(u, v) \in E$ :  $u$  와  $v$  가 연결되어 있다
  - ▶ 방문 (walk):  $(v_0, v_1, \dots, v_{n-1})$ 
    - ▶  $i \in \{1, \dots, n-1\}, \exists (v_{i-1}, v_i) \in E$
  - ▶ 경로 (path):  $(v_0, v_1, \dots, v_{n-1})$ 
    - ▶  $(v_0, v_1, \dots, v_{n-1})$  is a walk (traverse)
    - ▶  $\forall i, j, i \neq j \Rightarrow v_i \neq v_j$
- **connected**: path 가 존재함
- ▶ Cycle:  $(v_0, v_1, \dots, v_0)$ 
    - ▶ 시작노드와 종료노드가 같은 경우

# Adjacency matrix

- ▶ mapping:  $\{v_0, \dots, v_{n-1}\} \rightarrow \{0, 1, \dots, n-1\}$
- ▶ Matrix  $E = [a_{ij}]$
- ▶  $a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{if } (v_i, v_j) \in E \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$

# Graph coloring problem

- ▶ 그래프에 색깔을 할당했을 때 인접한 두 node 의 색이 같지 않도록 하는 문제
- ▶ 주어진 그래프에 할당할 수 있는 최소 color 수는?

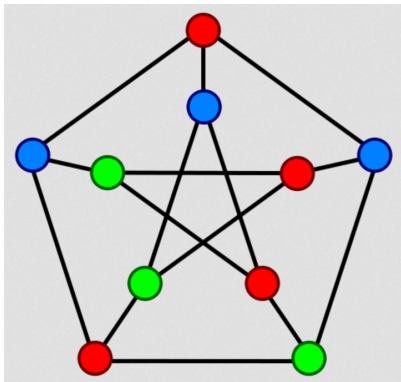
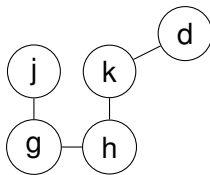


그림: Graph coloring problem

- ▶ 특별한 종류의 그래프
  - ▶ connected, no cycle (acyclic)
  - ▶ cycle is formed if any edge is added
  - ▶ not connected if any edge is removed
  - ▶ any two vertex is connected by a unique simple path

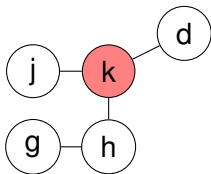


# Tree

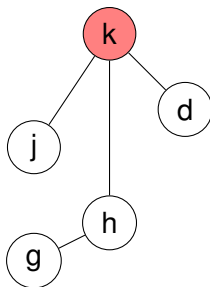


# Rooted tree

- ▶ 임의의 한 노드를 root 로 지정한 것



# Rooted tree



# Rooted tree

- ▶ Parent: root 방향의 인접한 노드
- ▶ Child: root 방향과 반대방향으로 인접한 노드
- ▶ Sibling: Parent 가 같은 노드들의 집합
- ▶ Descendent: root 의 반대 방향에 있는 한 노드
- ▶ Ancestor: root 까지의 경로상에 있는 한 노드
- ▶ Sub-tree: 어떤 노드와 모든 descendent 를 포함하는 노드
- ▶ Terminal/leaf: child 가 없는 node.  $\deg(n) = 1$
- ▶ Internal node: leaf 를 제외한 모든 노드
- ▶ Height: Root 에서 leaf 까지 도달하는 가장 긴 path 의 길이
- ▶ Level: Root 에서 거리가 같은 노드들의 모임

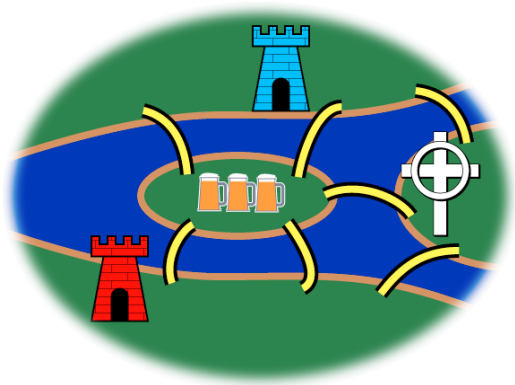
# Tree 의 성질

- ▶ Graph coloring: 2 colors
  - Red-black tree
- ▶ (Root 노드를 제외하면) 모든 노드가 unique 한 parent 를 갖는다

# Tree 의 성질

- ▶  $n$  개의 노드를 갖는 tree 는  $n - 1$  개의 edge 를 갖는다
  - ▶ pf by induction  $P(n)$
  - ▶ basis:  $n = 1$ , edge 가 없다
  - ▶ induction hypothesis:  $P(n)$  에 성립
    - ▶  $n + 1$  개의 노드에서 leaf node 를 제거하면  $n$  개의 노드를 갖는 tree
    - ▶ leaf node 는 parent node 와 degree 1 으로 연결되어 있으므로
    - ▶  $n + 1$  개의 노드를 갖는 tree 는  $n - 1 + 1$  개의 edge 를 갖게됨 *Q.E.D*

# 그래프의 역사: Seven bridges of Königsberg

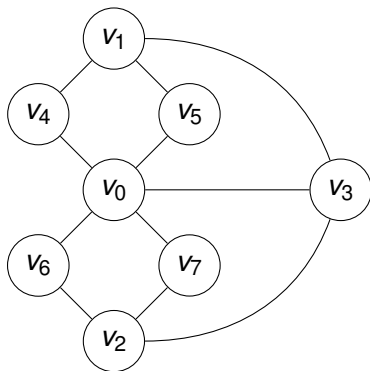


# Graph Formulation

- ▶  $V = \{v_0 = \text{Guest house}, v_1 = \text{red castle}, v_2 = \text{blue casle}, v_3 = \text{church}\}$
- ▶  $E = \{(v_0, v_1), (v_0, v_1), \dots\} ??$ 
  - ▶ Simple graph 가 아니다!
- 손쉽게 simple graph 로 변환 가능



# Graph Formulation



- ▶ 0: 3, 4, 5, 6, 7
- ▶ 1: 3, 4, 5
- ▶ 2: 3, 6, 7
- ▶ 3: -
- ▶ 4: -
- ▶ 5: -
- ▶ 6: -
- ▶ 7: -

→ 한붓그리기 문제

## 연습: in-order traversal

- ▶ Binary search tree 의 in-order traversal (walk) 을 수행하는 알고리즘을 작성하시오.

INORDER-TREE-WALK( $x$ )

```
1  if  $x \neq \text{NIL}$ 
2      INORDER-TREE-WALK( $x.\text{left}$ )
3      print  $x.\text{key}$ 
4      INORDER-TREE-WALK( $x.\text{right}$ )
```

그림: in-order traversal (walk)

# Wrap-up

- ▶ All nodes in a tree can be visited using recursive algorithm
  - **Tree traversal**: pre-order, in-order, post-order
- ▶ Tree is a special kind of **graph**
  - ▶ **Connected**, **acyclic**
- ▶ There are **a few terminologies** to learn regarding trees and graphs