

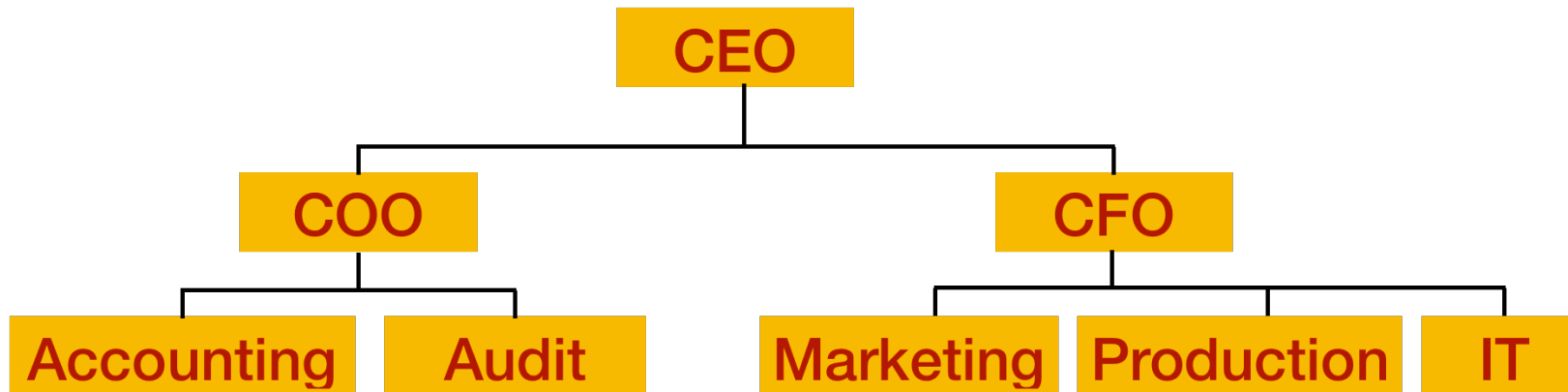
Tree

즐겁고 알찬 자료구조 튜터링

Tree

Tree

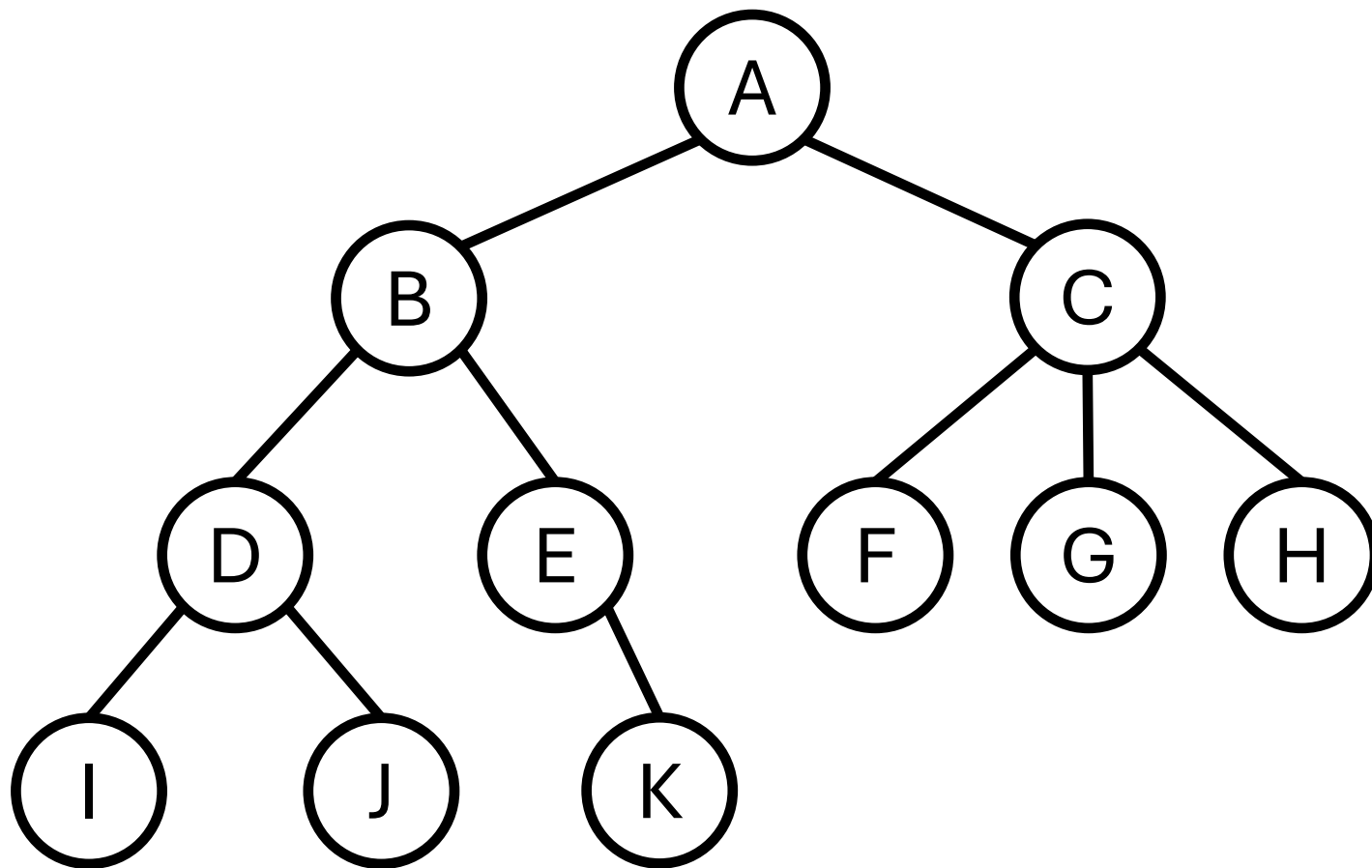
- 계층적 관계(Hierarchical Relationship)을 표현하는 비선형 자료구조



A Corporate Tree

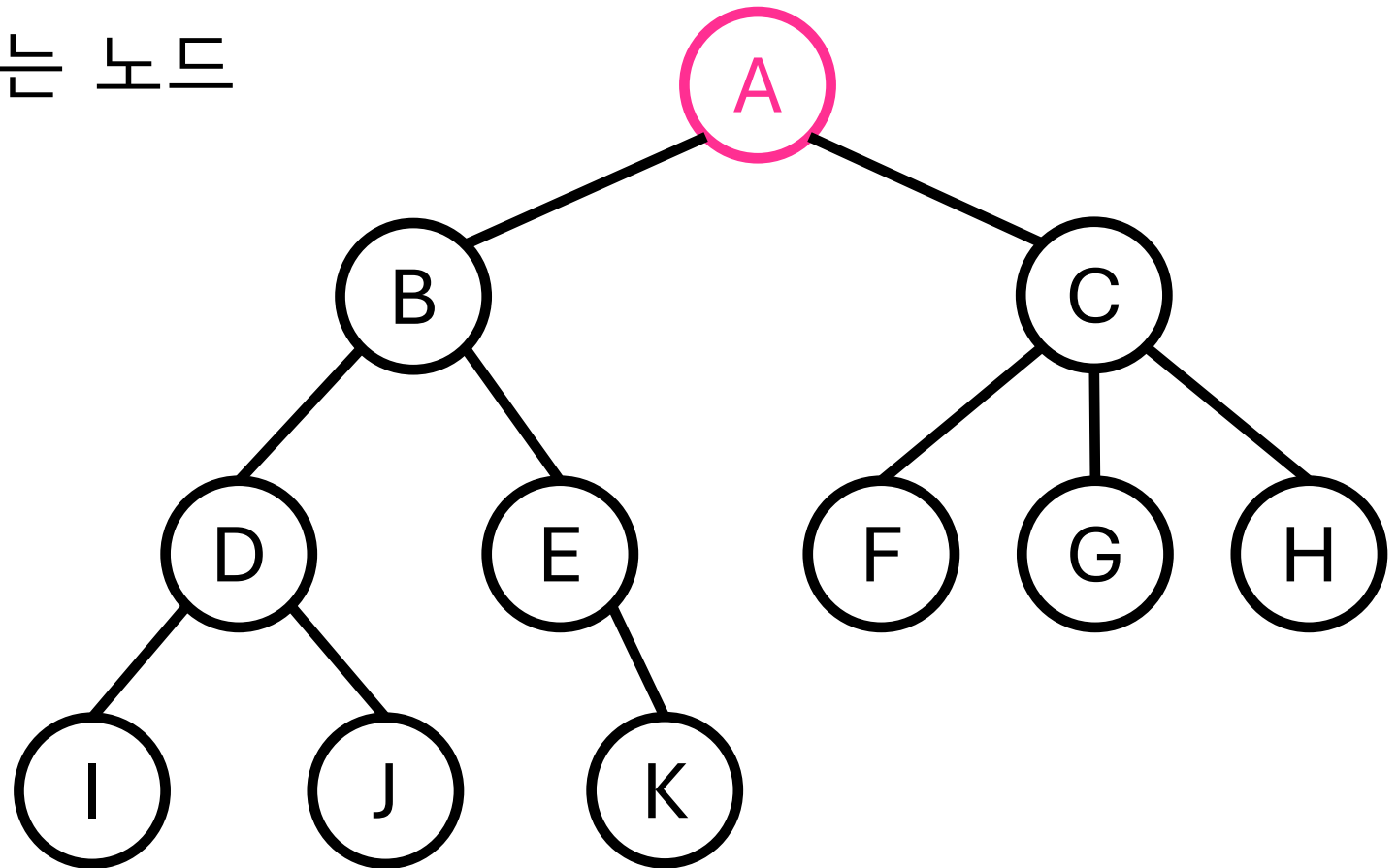
Tree의 용어

- root
- internal node
- external node
- ancestors
- depth
- height
- descendant
- subtree



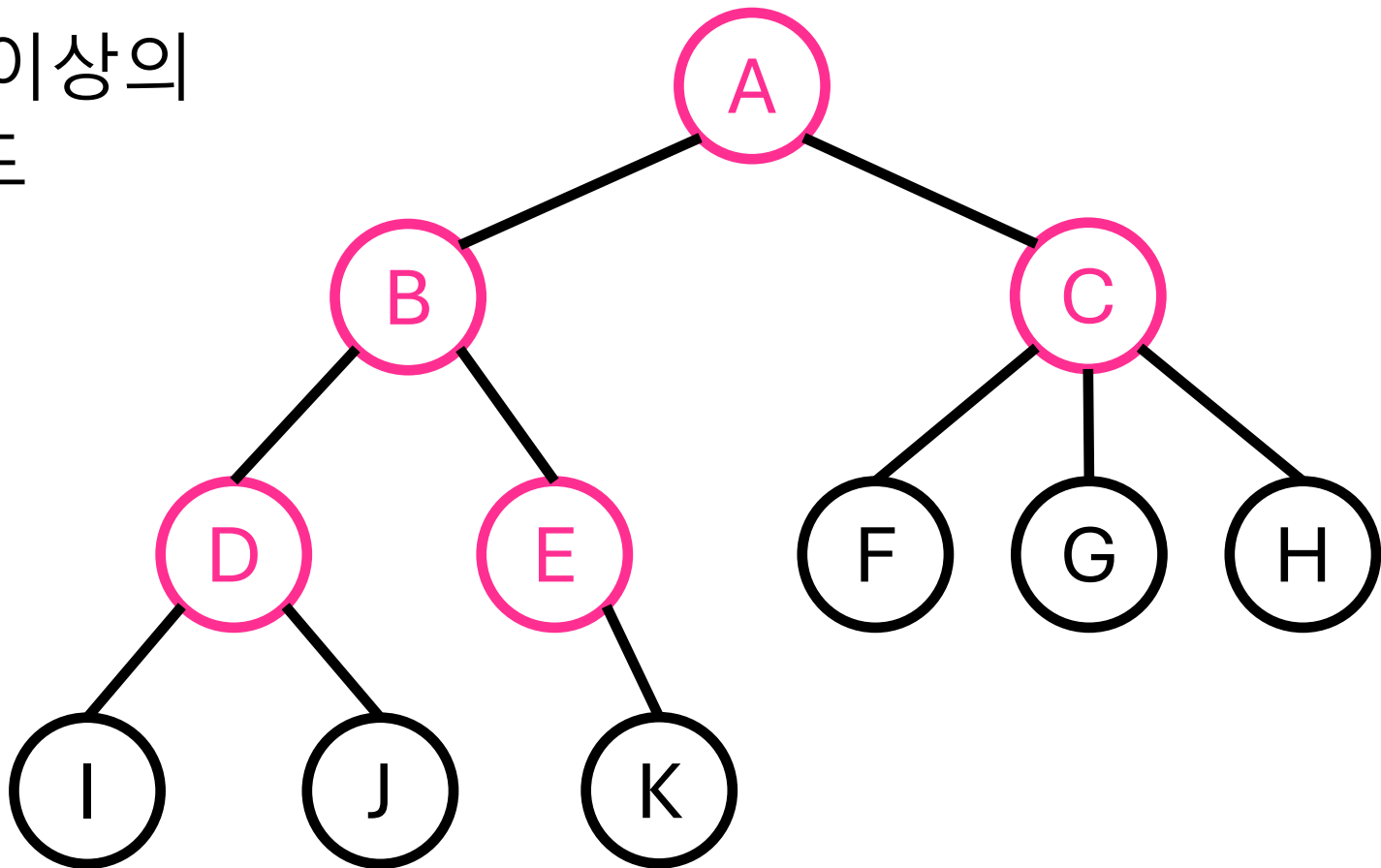
Tree의 용어

- root : 부모 노드가 없는 노드



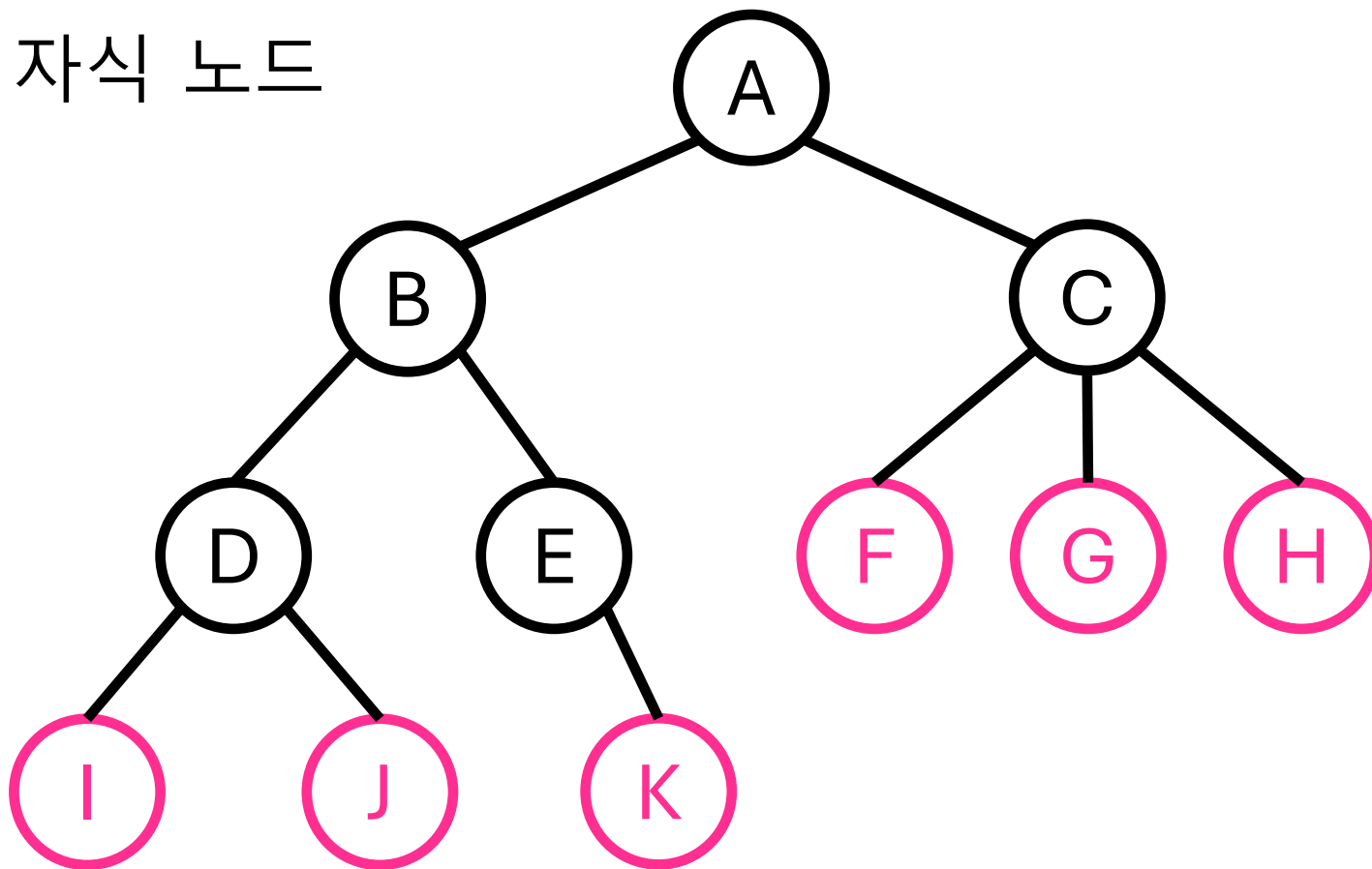
Tree의 용어

- internal node : 하나 이상의 자식 노드를 가진 노드



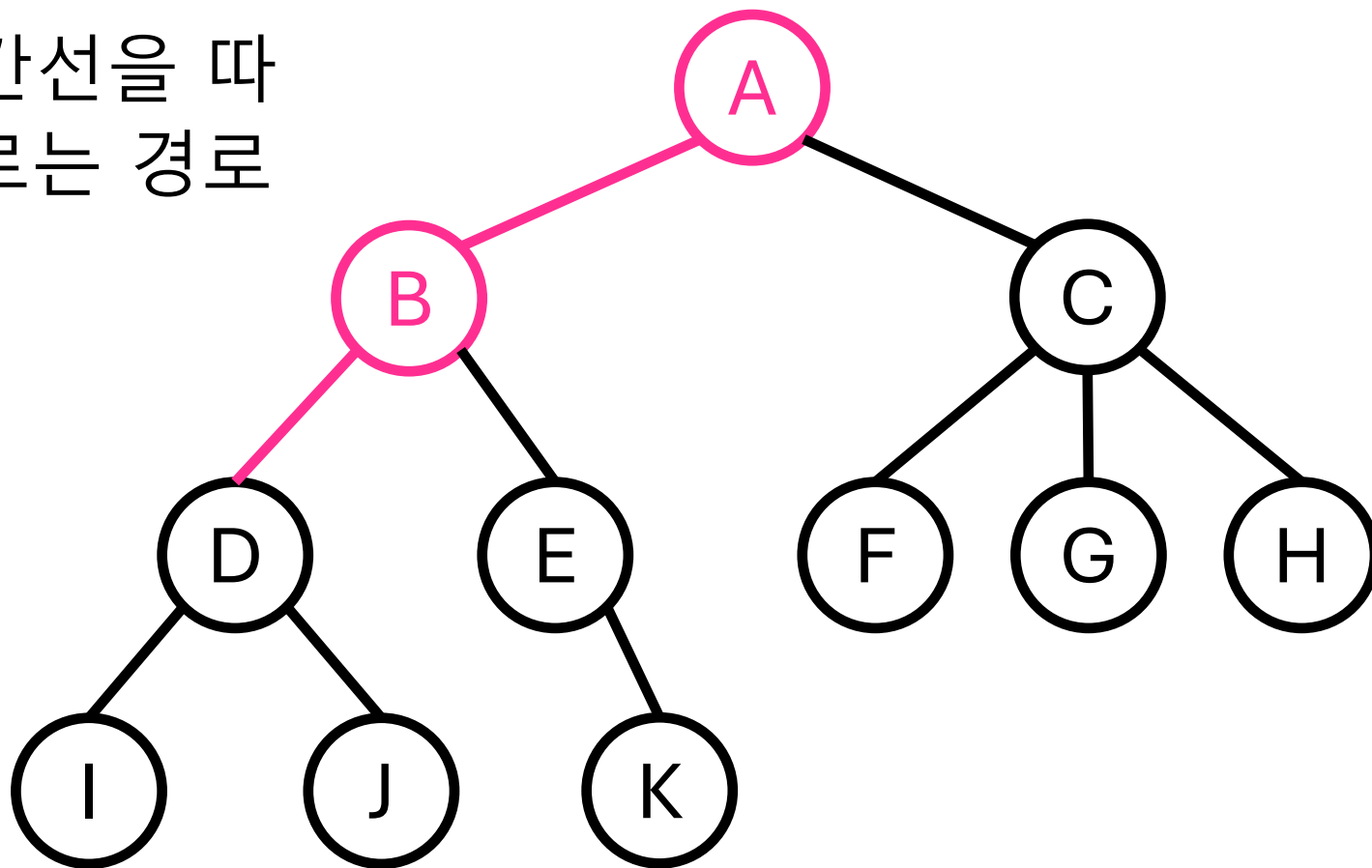
Tree의 용어

- external node (leaf) : 자식 노드가 없는 노드



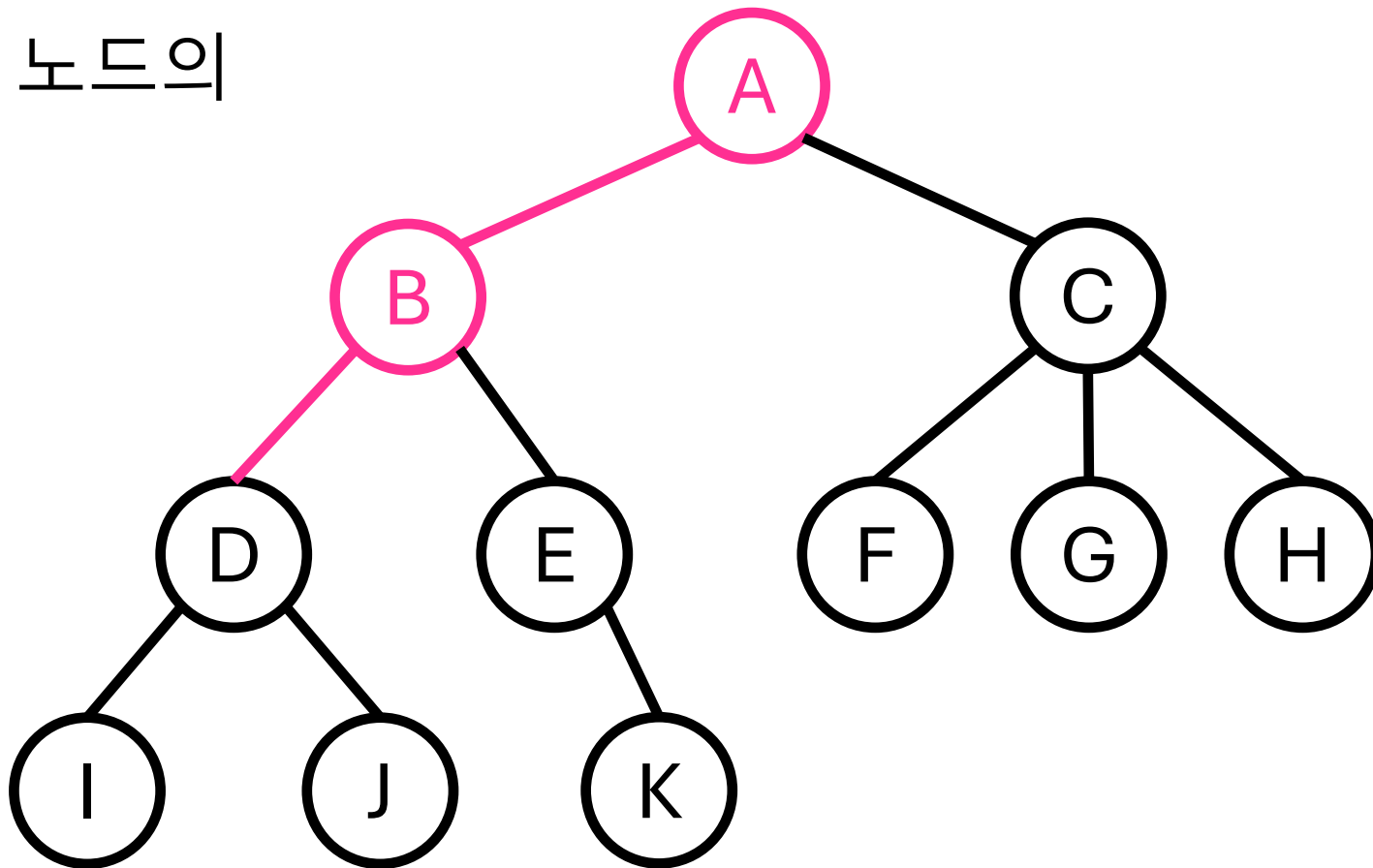
Tree의 용어

- ancestors of node : 간선을 따라 루트 노드까지 이르는 경로에 있는 모든 노드
- ancestors of D : A, B



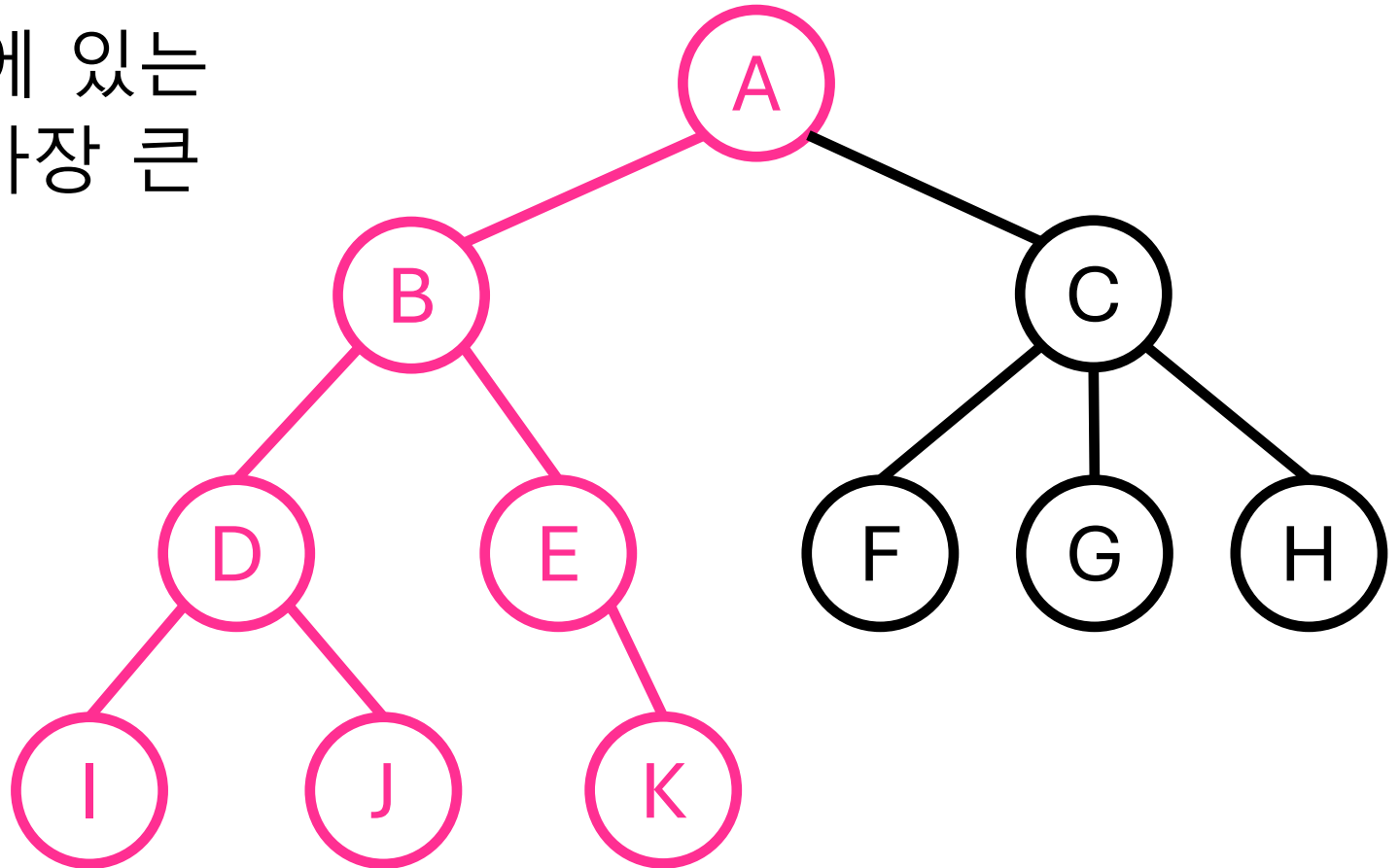
Tree의 용어

- depth of node : 조상 노드의 개수
- ex) depth of D : 2



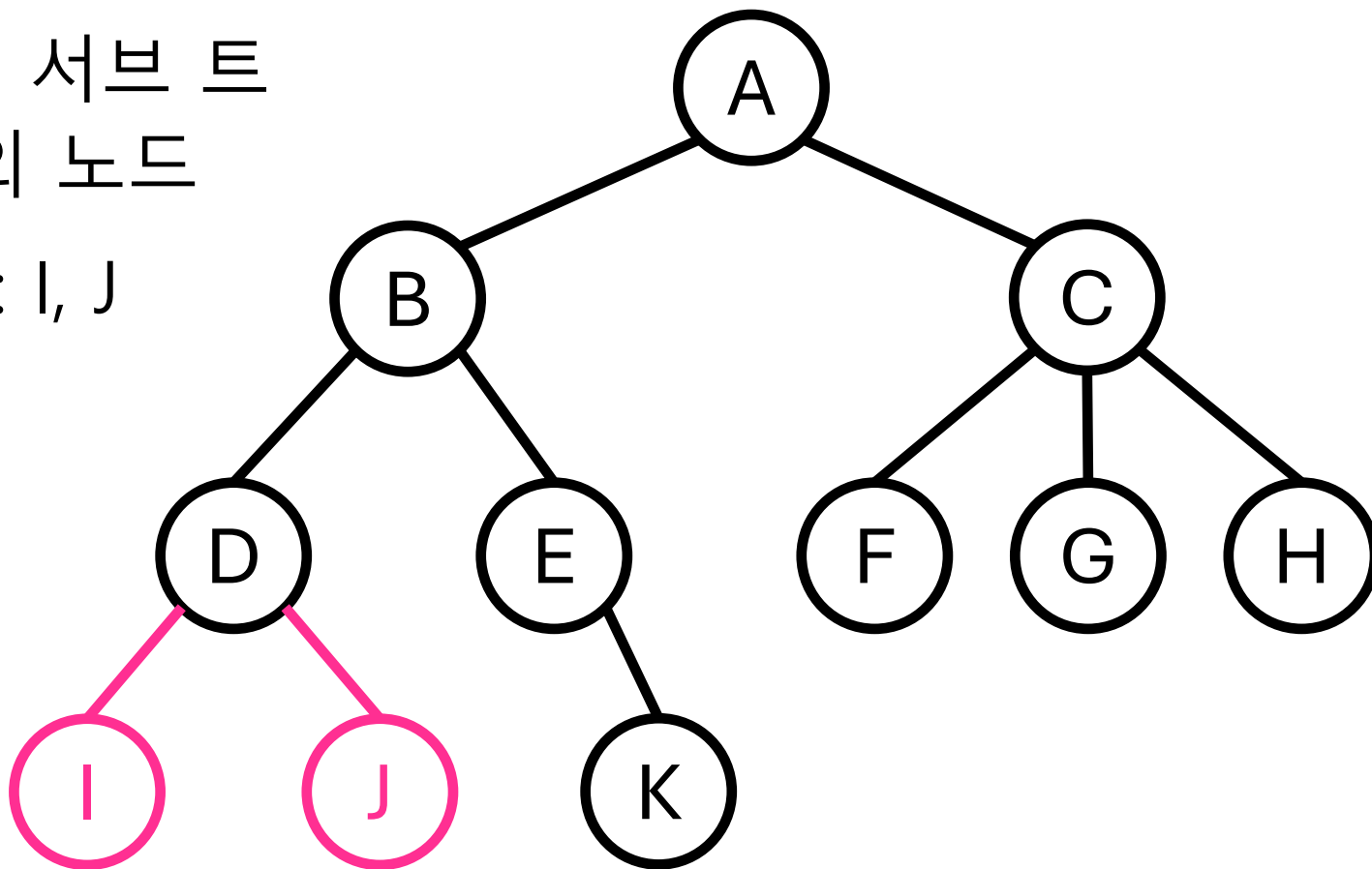
Tree의 용어

- height of tree : 트리에 있는 노드의 높이 중에서 가장 큰 값



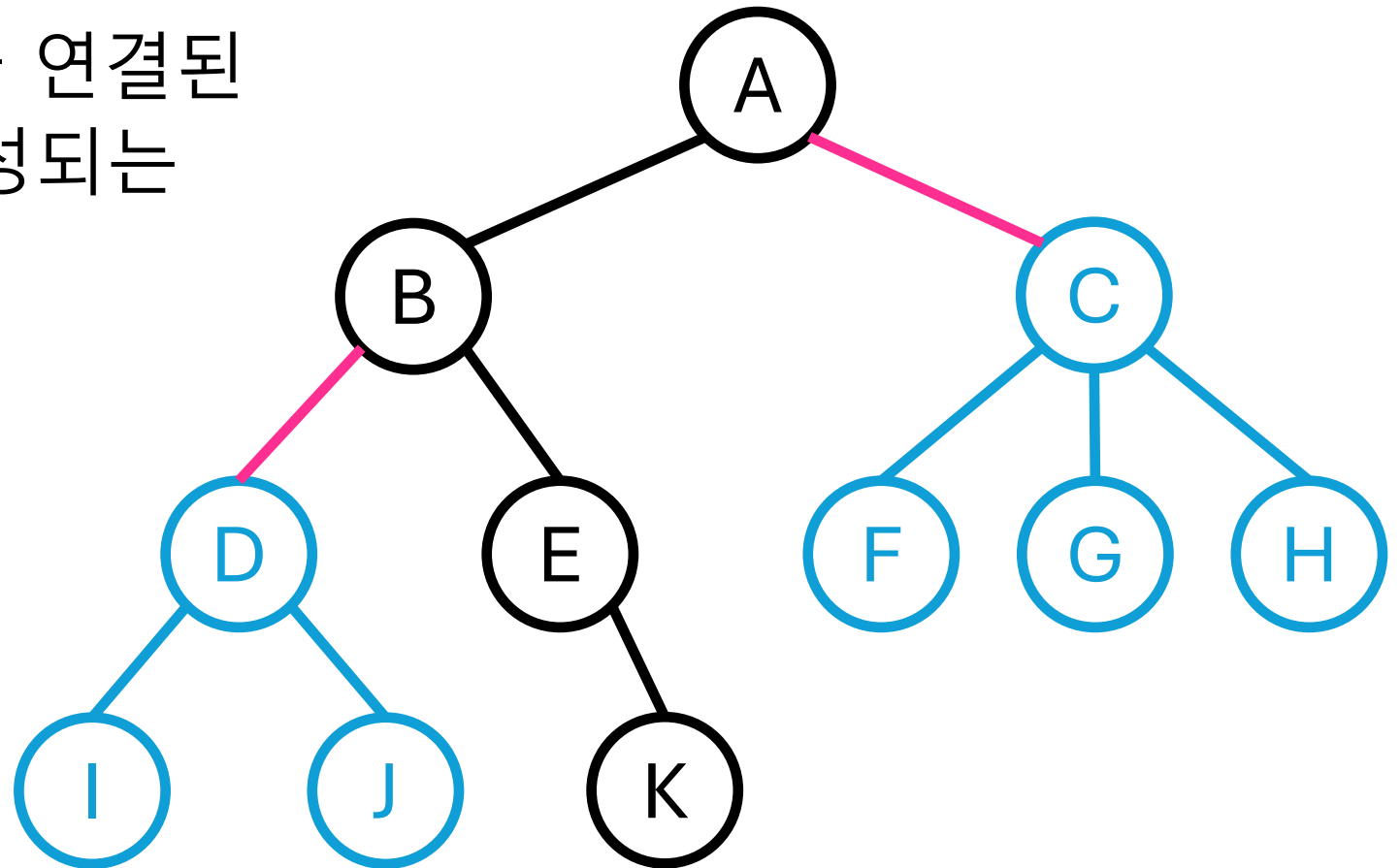
Tree의 용어

- descendant of node : 서브 트리에 있는 하위 레벨의 노드
- ex) descendant of D : I, J



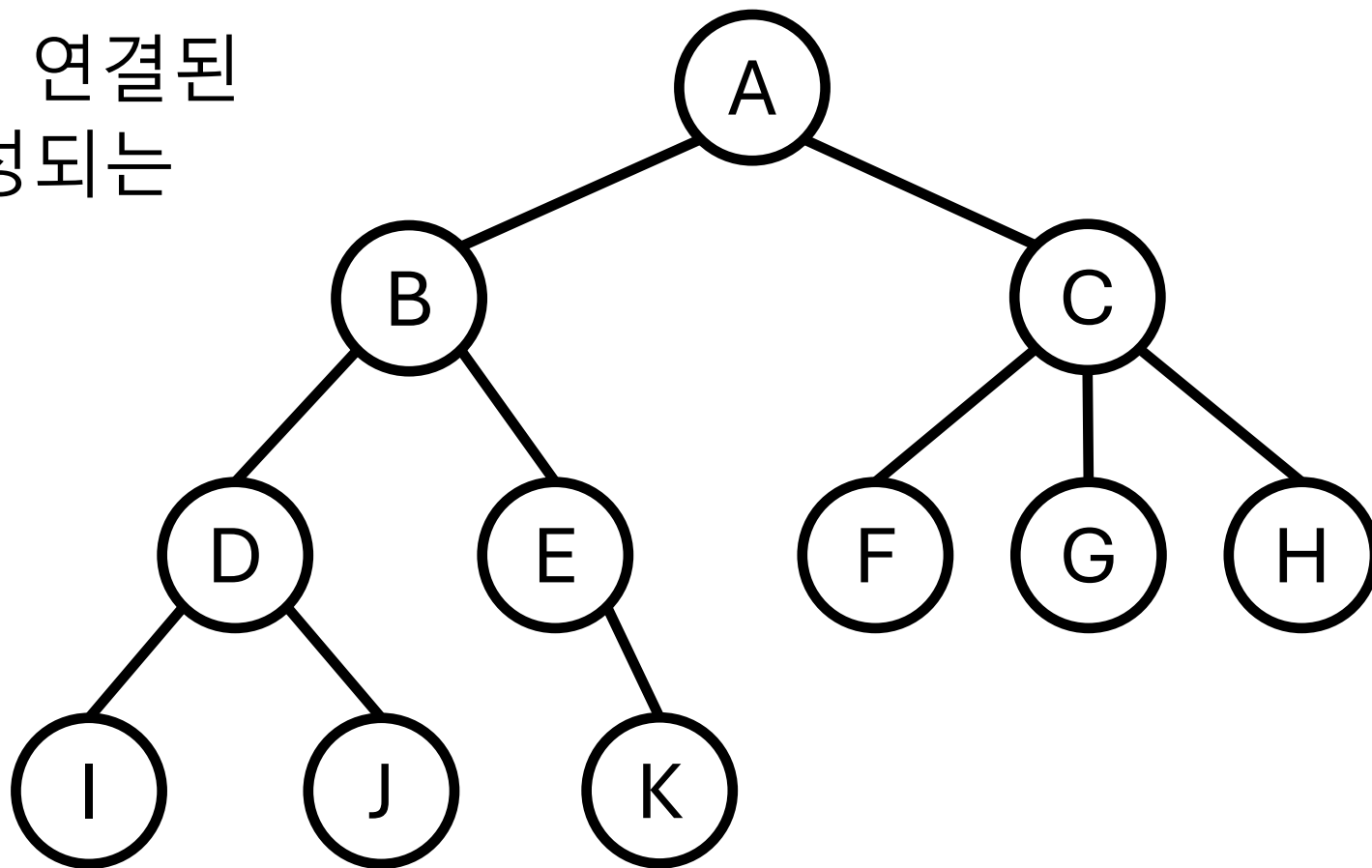
Tree의 용어

- subtree : 부모 노드와 연결된 간선을 끊었을 때 생성되는 트리



Tree의 구현

- subtree : 부모 노드와 연결된 간선을 끊었을 때 생성되는 트리

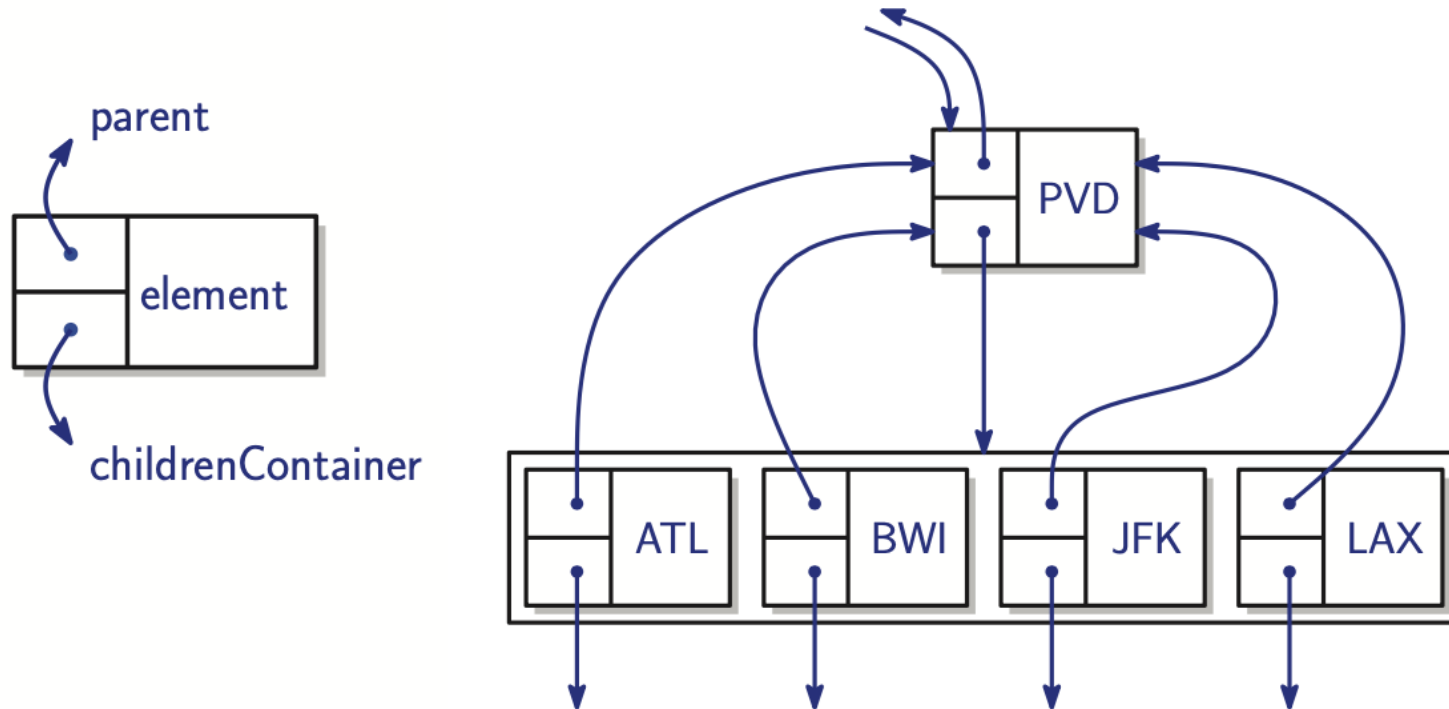


Tree의 ADT

- `int size()` : 노드의 개수를 반환
- `bool empty()` : 트리가 비었는지 반환
- `Position root()` : 루트 노드를 반환
- `PositionList positions` : 트리에 있는 모든 노드들을 반환
- `Position p.parent()` : p의 부모 노드를 반환
- `PositionList p.children()` : p의 자식 노드 리스트를 반환
- `bool p.isRoot()` : p가 루트 노드인지 반환
- `bool p.isExternal()` : p가 리프 노드인지 반환

Tree의 구현

- 노드가 가지는 정보 : 노드가 가지는 값, 부모 노드의 포인터, 자식 노드 리스트



Position Class



```
1 class PositionList;  
2 template <typename T>  
3 class Position {  
4 private:  
5     T element;  
6     Position<T> *parent;  
7     PositionList children;
```


Position Class



```
1 class PositionList;  
2 template <typename T>  
3 class Position {  
4 private:  
5     T element;  
6     Position<T> *parent;  
7     PositionList children;
```

Position Class



```
1 T& operator*() {  
2     return element;  
3 }  
4 Position<T> parent() const {  
5     return *parent;  
6 }  
7 PositionList children() const {  
8     return children;  
9 }
```



```
1 bool isRoot() const {  
2     return parent == nullptr;  
3 }  
4 bool isExternal() const {  
5     return children.empty();  
6 }
```

Tree Class



```
1 template <typename T>
2 class Tree {
3 private:
4     PositionList _positions;
```



```
1 int size() const {
2     return _positions.size();
3 }
4
5 bool empty() const {
6     return size() == 0;
7 }
```

Tree Class



```
1 Position<T> root() const {  
2     for (Position<T> p : _positions) {  
3         if (p.isRoot()) {  
4             return p;  
5         }  
6     }  
7  
8     throw "Can not find root";  
9 }
```

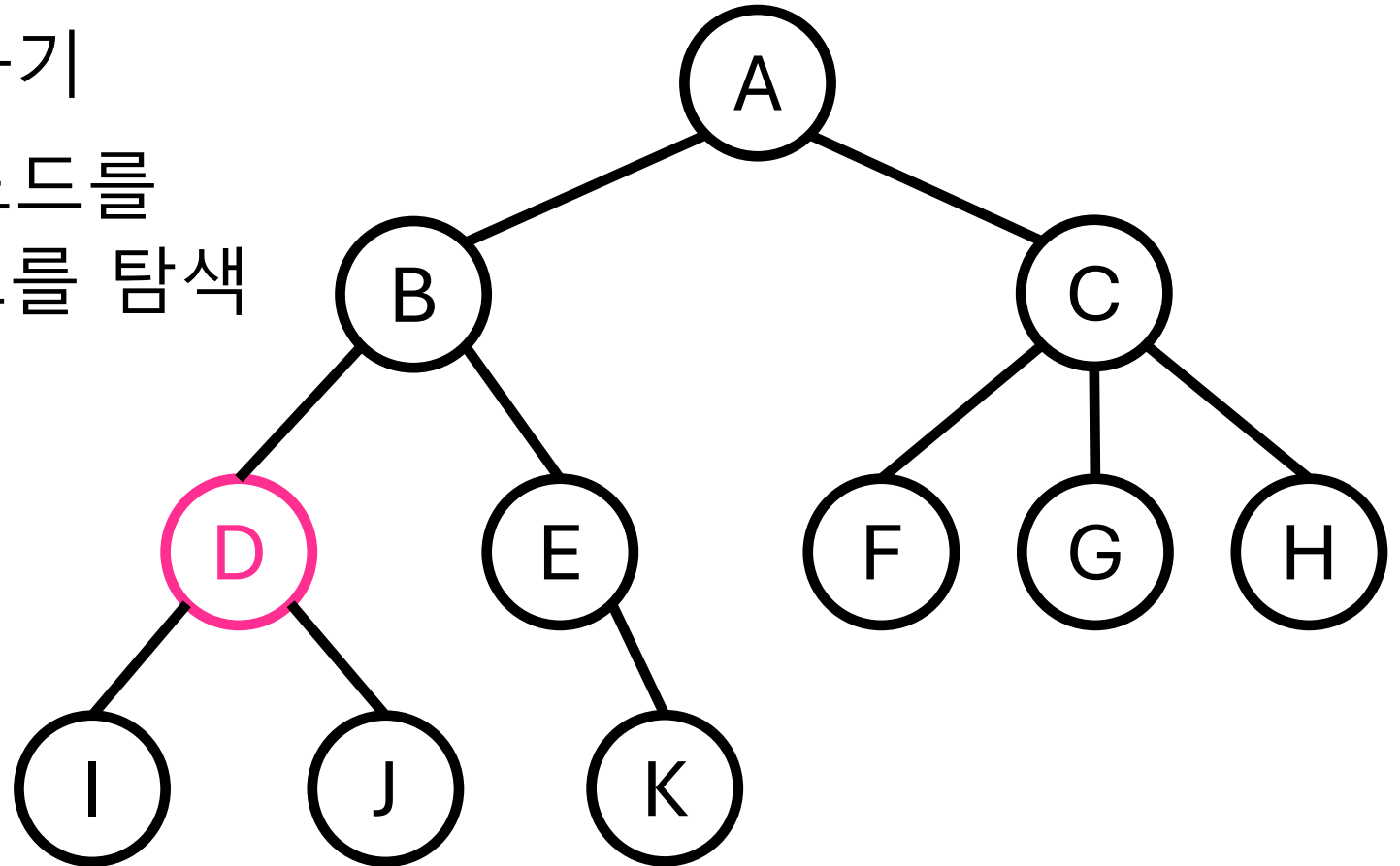


```
1 PositionList positions() {  
2     return _positions;  
3 }
```

Tree Traversal

Depth of a node

- 노드 D의 높이를 구하기
- D부터 시작해 루트 노드를 만나기까지 부모 노드를 탐색



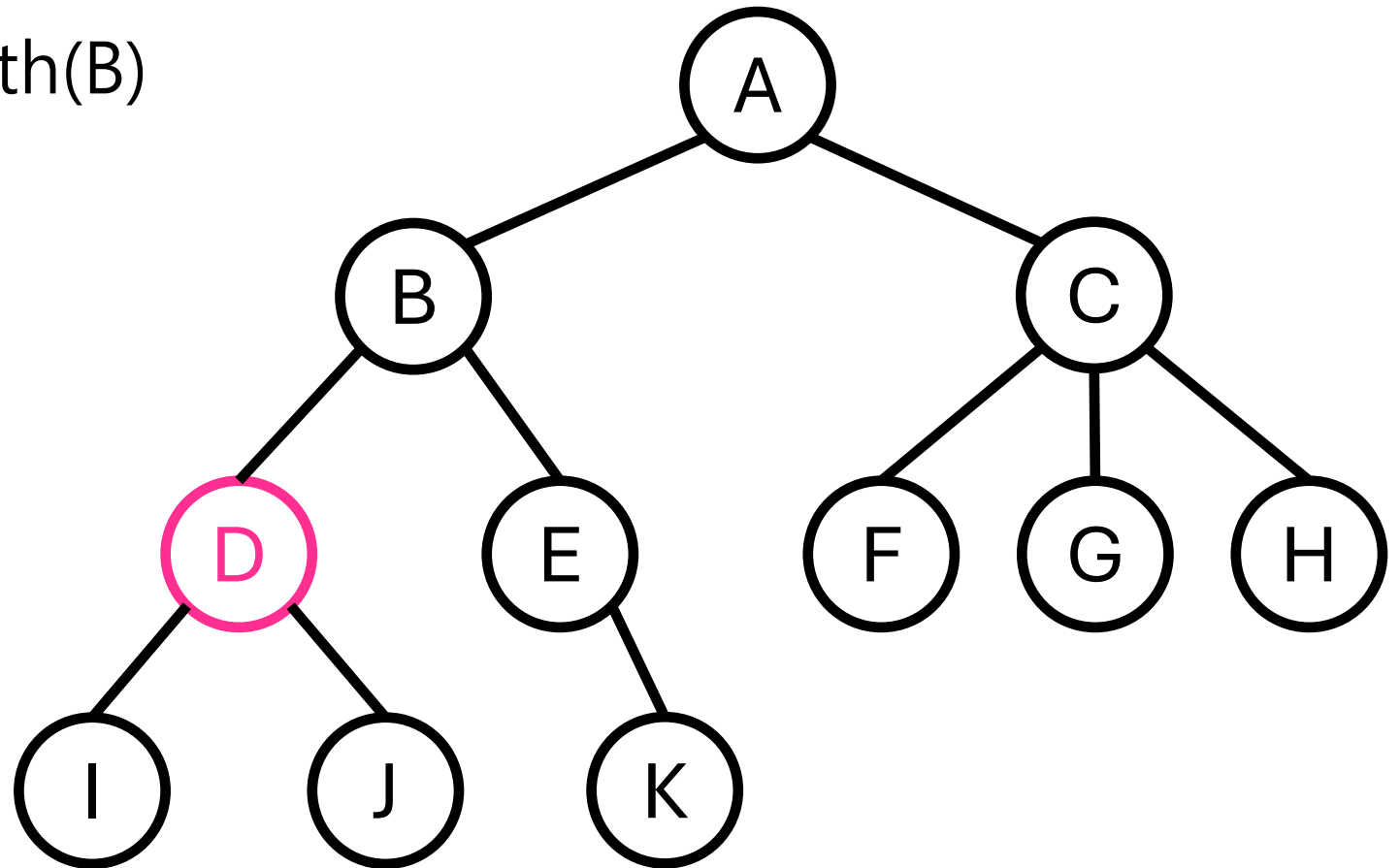
Depth of a node



```
1 int depth(const Tree<int> &t, const Position<int> &p) {  
2     if (p.isRoot())  
3         return 0;  
4     else  
5         return 1 + depth(t, p.parent());  
6 }
```

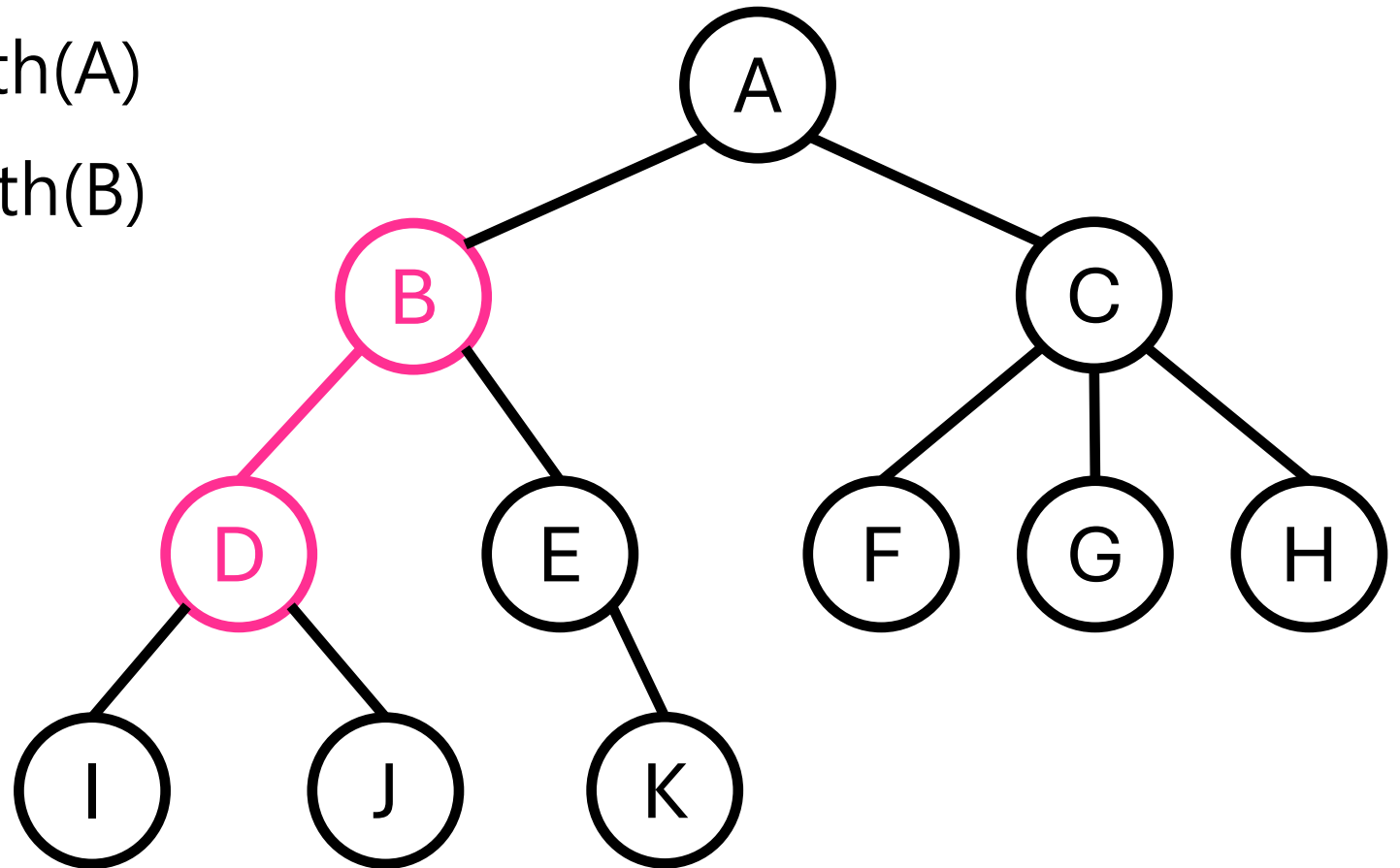
Depth of a node

- $\text{depth}(D) \rightarrow 1 + \text{depth}(B)$



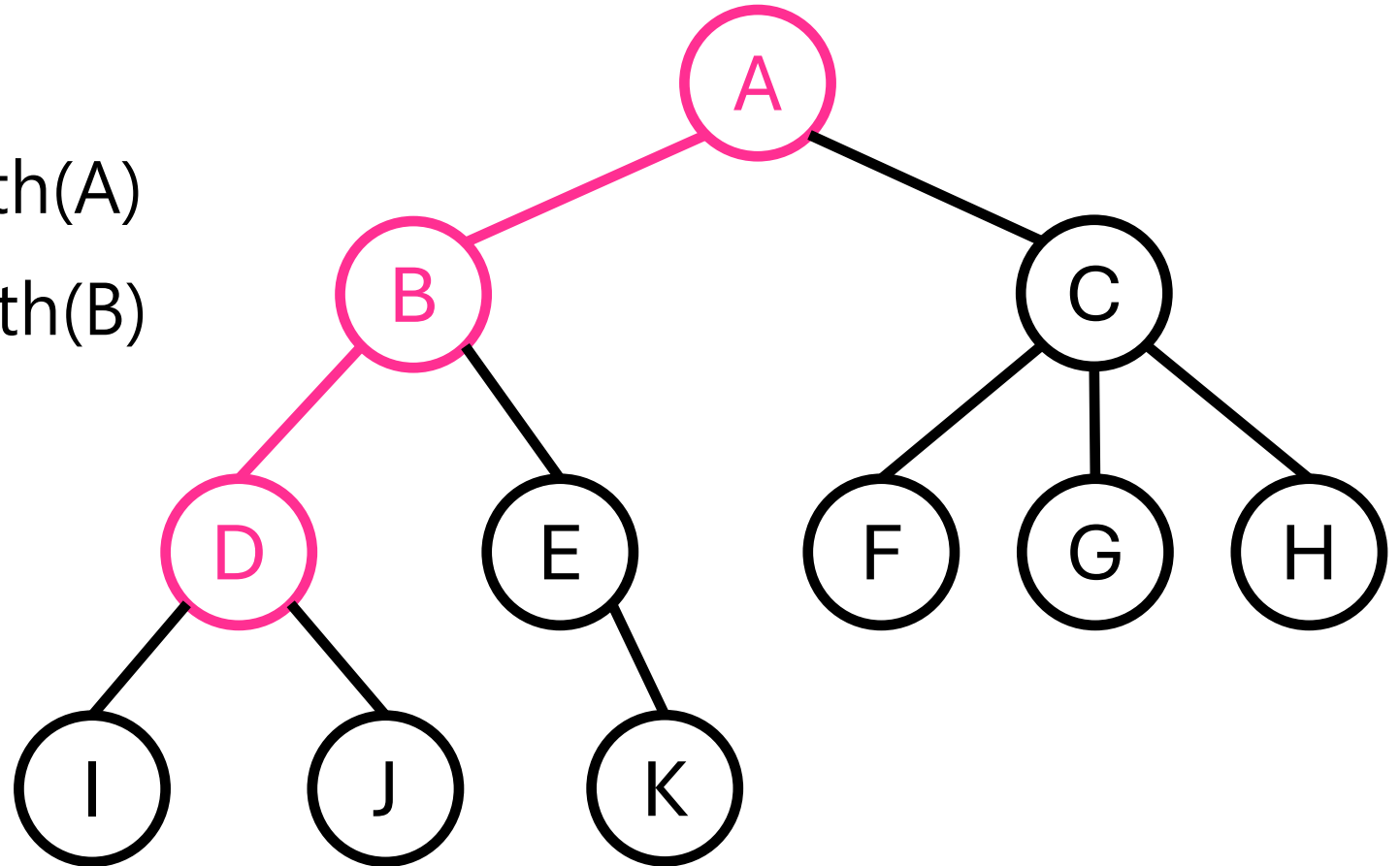
Depth of a node

- $\text{depth}(B) \rightarrow 1 + \text{depth}(A)$
- $\text{depth}(D) \rightarrow 1 + \text{depth}(B)$



Depth of a node

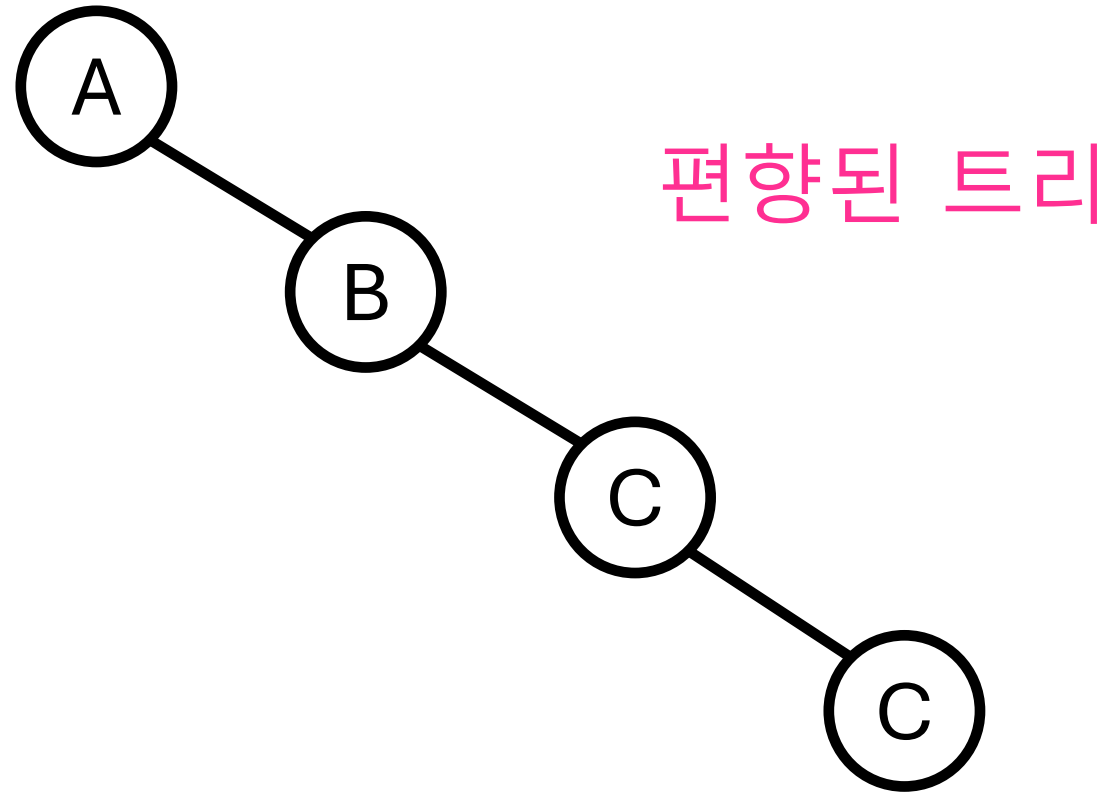
- $\text{depth}(A) \rightarrow 0$
- $\text{depth}(B) \rightarrow 1 + \text{depth}(A)$
- $\text{depth}(D) \rightarrow 1 + \text{depth}(B)$



depth 함수의 복잡도

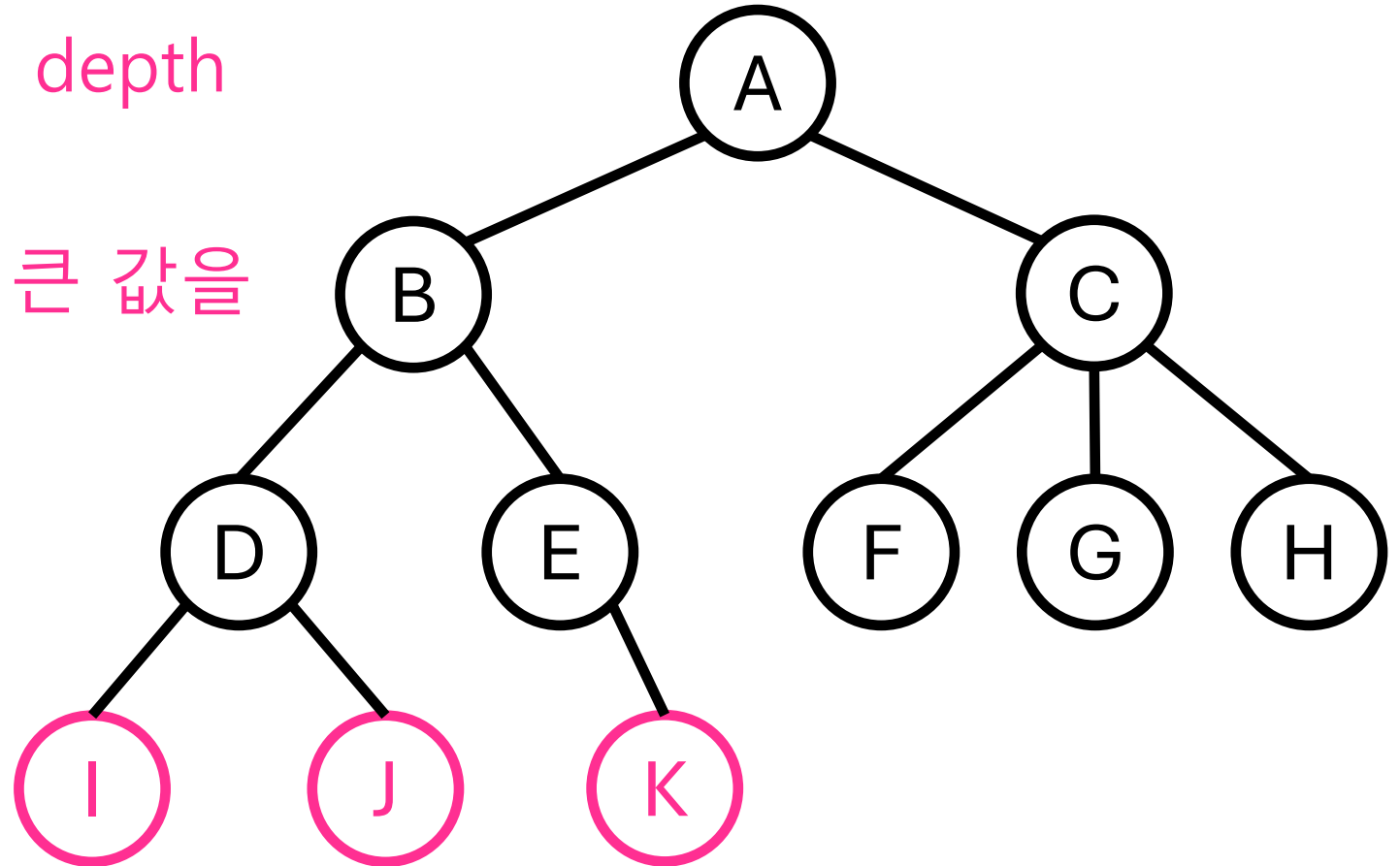
- 최악의 경우 분석
 - 단위연산 : 노드가 루트 노드인지 확인
 - 입력크기 : 노드의 개수 n
 - 최악의 경우 트리가 편향된 경우(트리가 한쪽으로 치우쳐짐)에서 리프 노드의 depth를 계산하면 모든 노드에 대해서 함수가 호출
 - $W(n) = n$

depth 함수의 복잡도



Height of a tree

- 트리에서 모든 노드의 depth를 계산
- 노드의 depth중 가장 큰 값을 height로 계산



Height of a tree



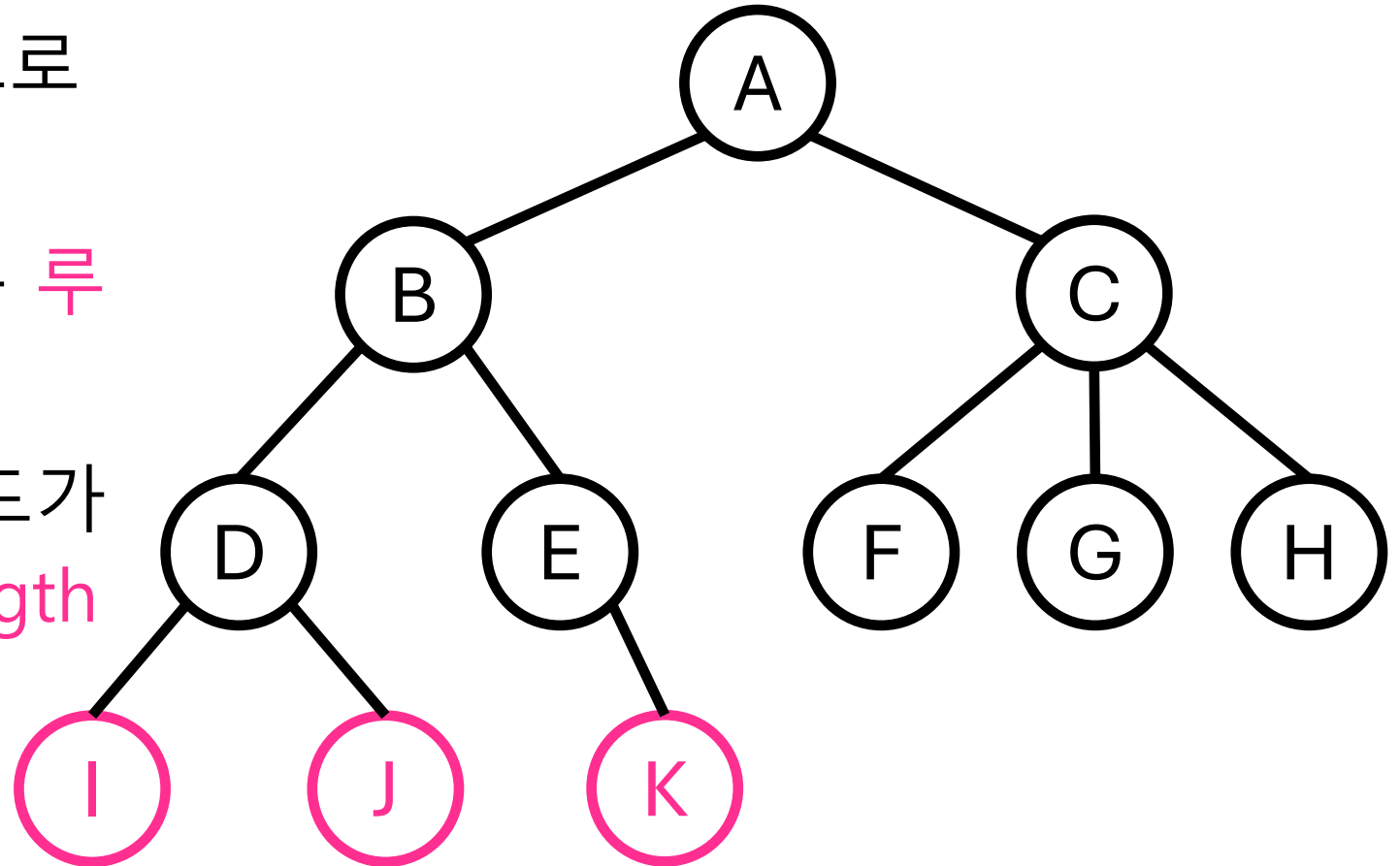
```
1  int height1(const Tree<int> &t) {  
2      int h = 0;  
3      PositionList nodes = t.positions();  
4      for (auto q = nodes.begin(); q != nodes.end(); ++q) {  
5          if (q->isExternal()) {  
6              h = max(h, depth(t, q));  
7          }  
8      }  
9      return h;  
10 }
```

height1 함수의 복잡도

- 최악의 경우 분석
 - 단위연산 : depth 함수 호출
 - 입력크기 : 노드의 개수 n
 - depth 함수의 최악의 경우 복잡도는 n 이고, depth 함수는 모든 노드에 대해서 호출
 - $W(n) = n^2$

개선된 height 함수

- 노드에 대해 재귀적으로 계산
- 최초 호출되는 노드는 루트 노드
- 해당 노드가 루트 노드가 되는 서브 트리의 height를 계산



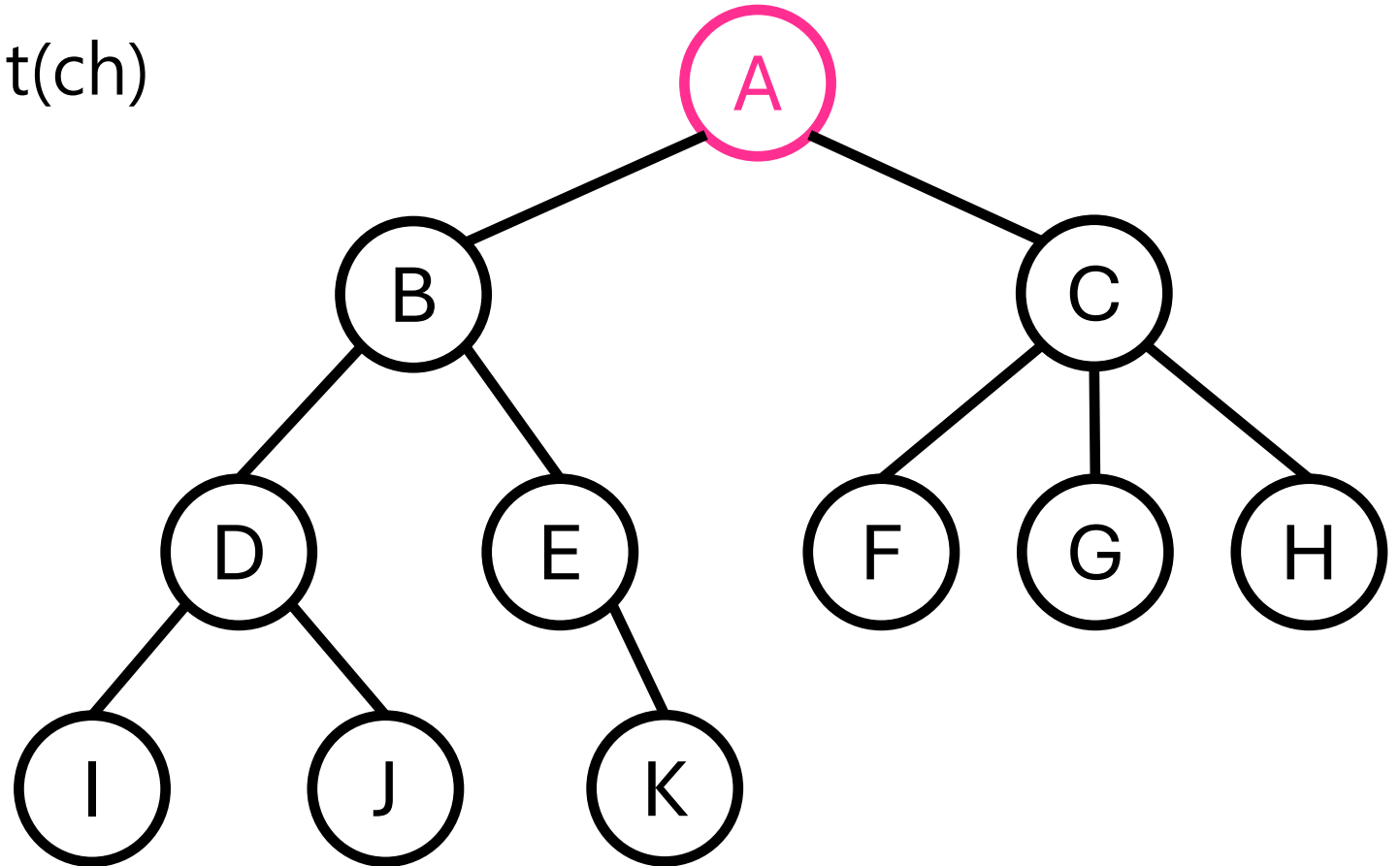
개선된 height 함수



```
1  int height2(const Tree<int> &t, const Position<int> &p) {
2      if (p.isExternal())
3          return 0;
4
5      int h = 0;
6      PositionList ch = p.children();
7      for (auto q = ch.begin(); q != ch.end(); ++q)
8          h = max(h, height2(t, *q));
9      return 1 + h;
10 }
```

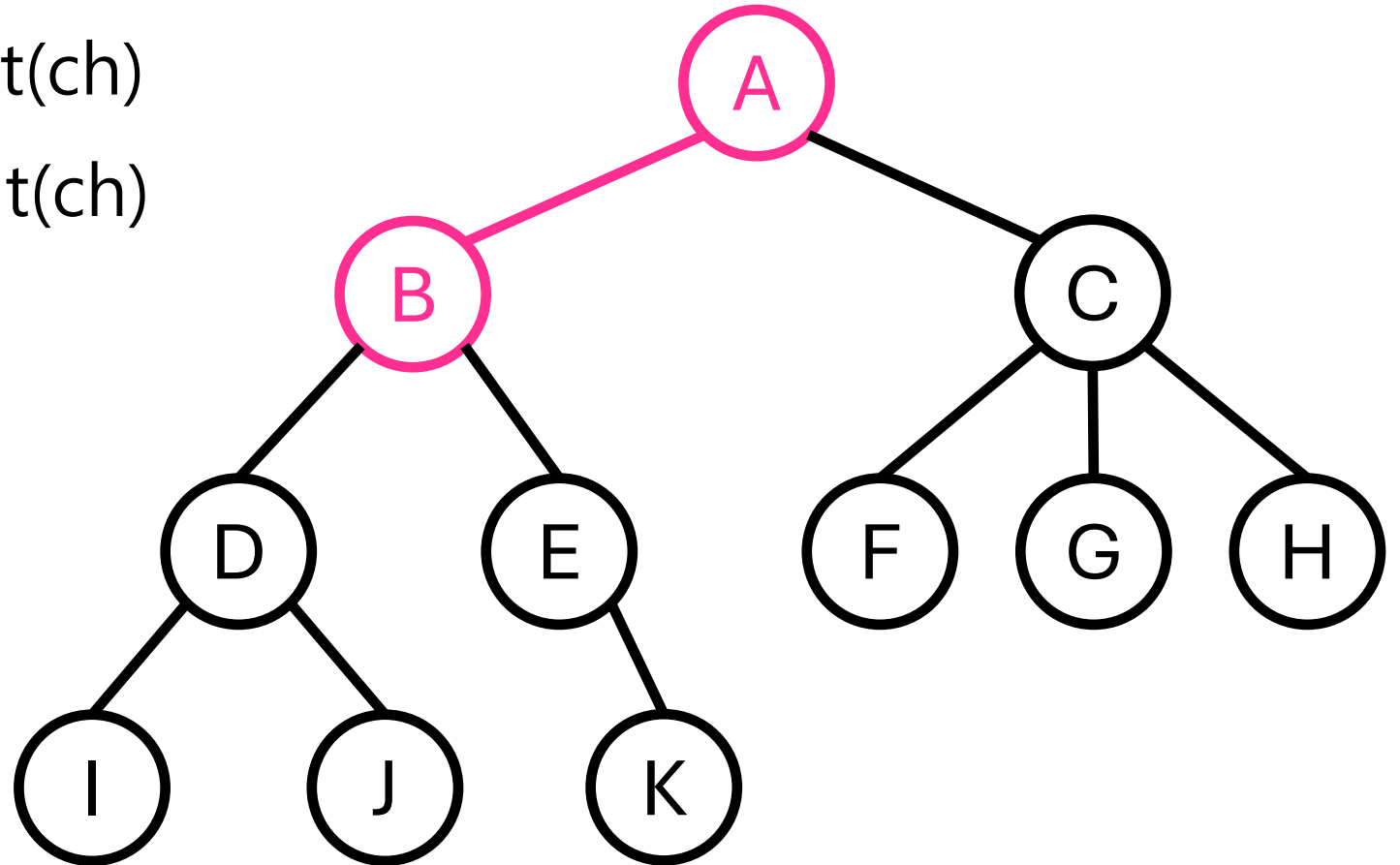
개선된 height 함수

- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



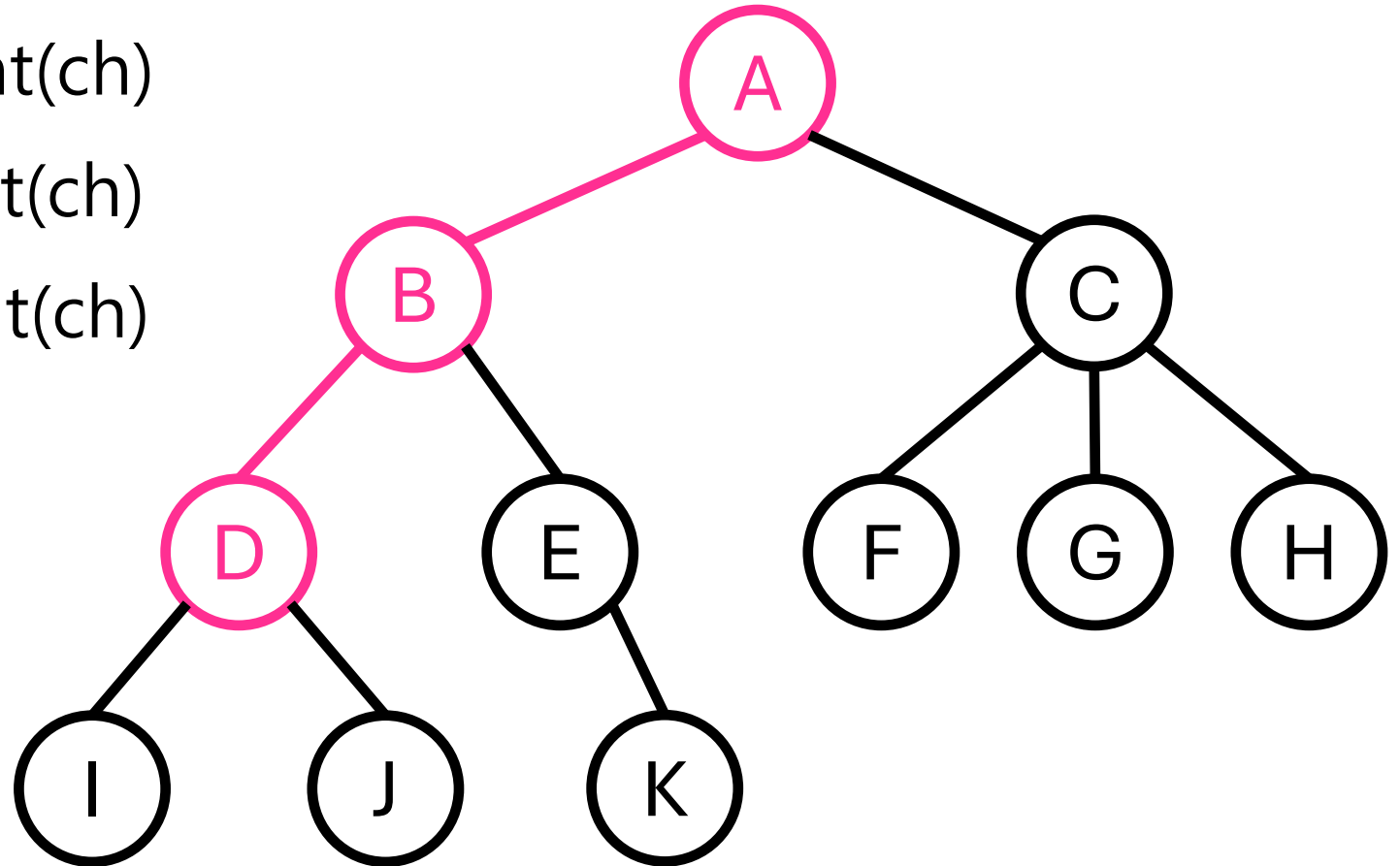
개선된 height 함수

- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



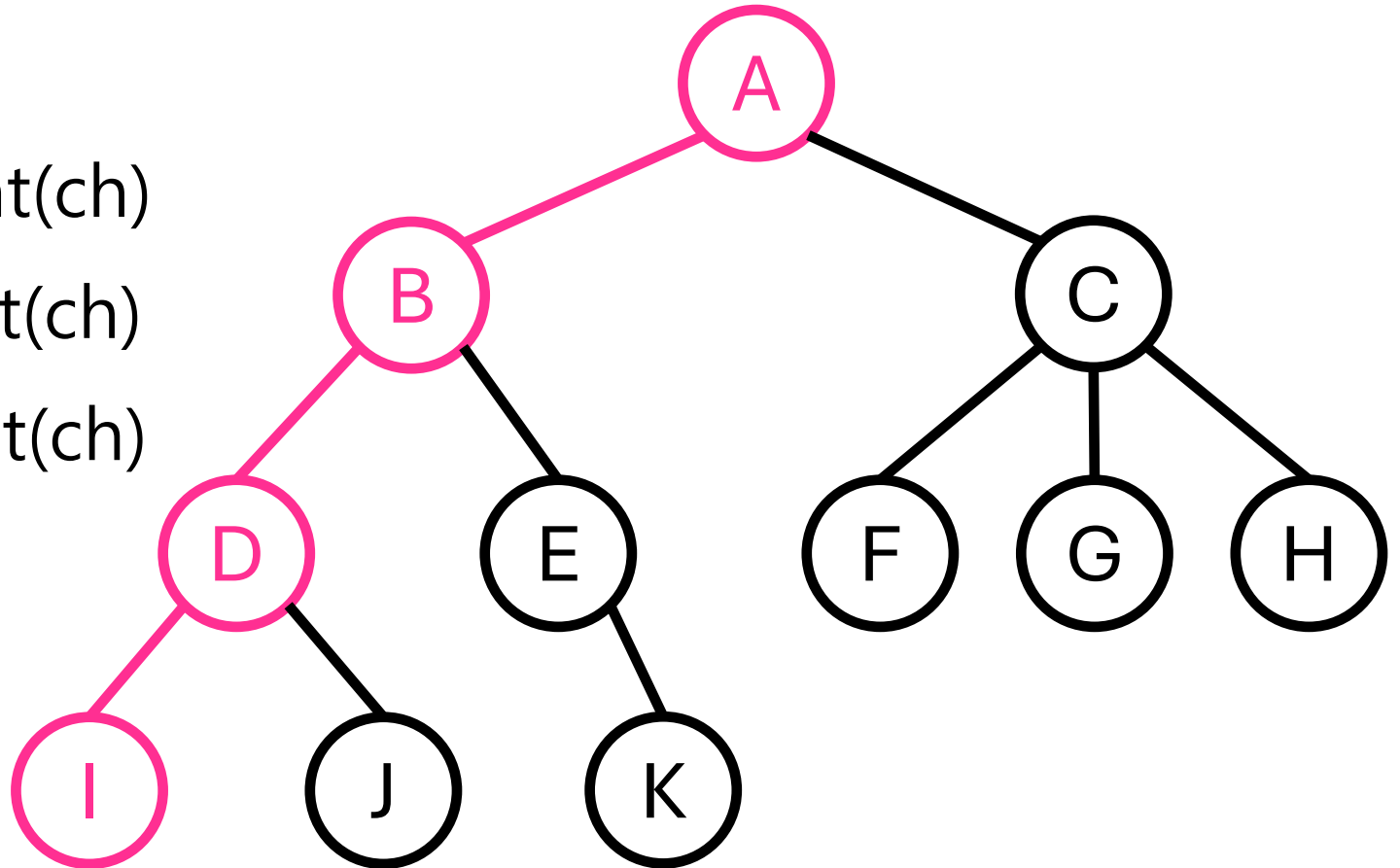
개선된 height 함수

- $\text{height}(D) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



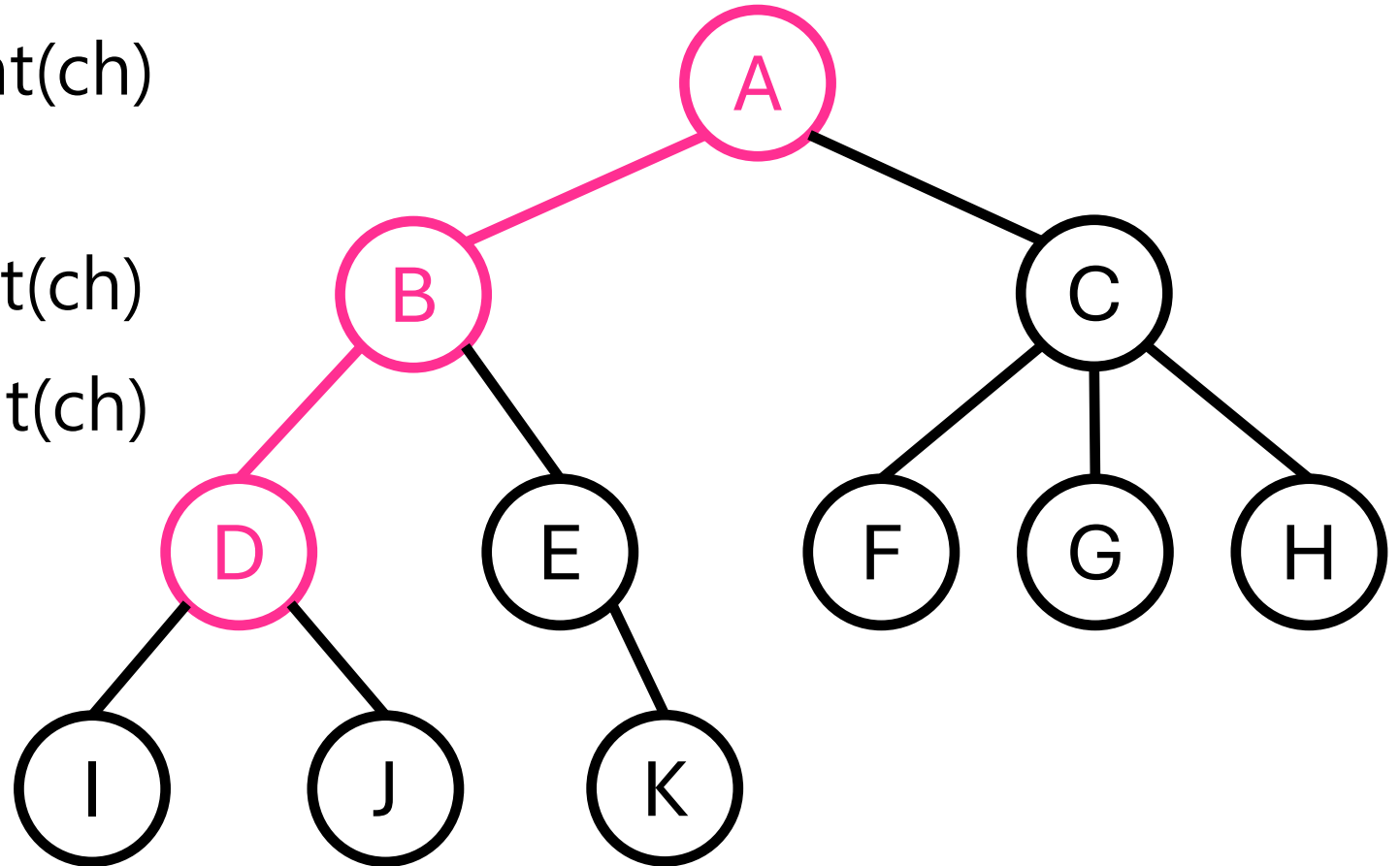
개선된 height 함수

- $\text{height}(I) \rightarrow 0$
- $\text{height}(D) \rightarrow 1 + \text{height}(ch)$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(ch)$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(ch)$



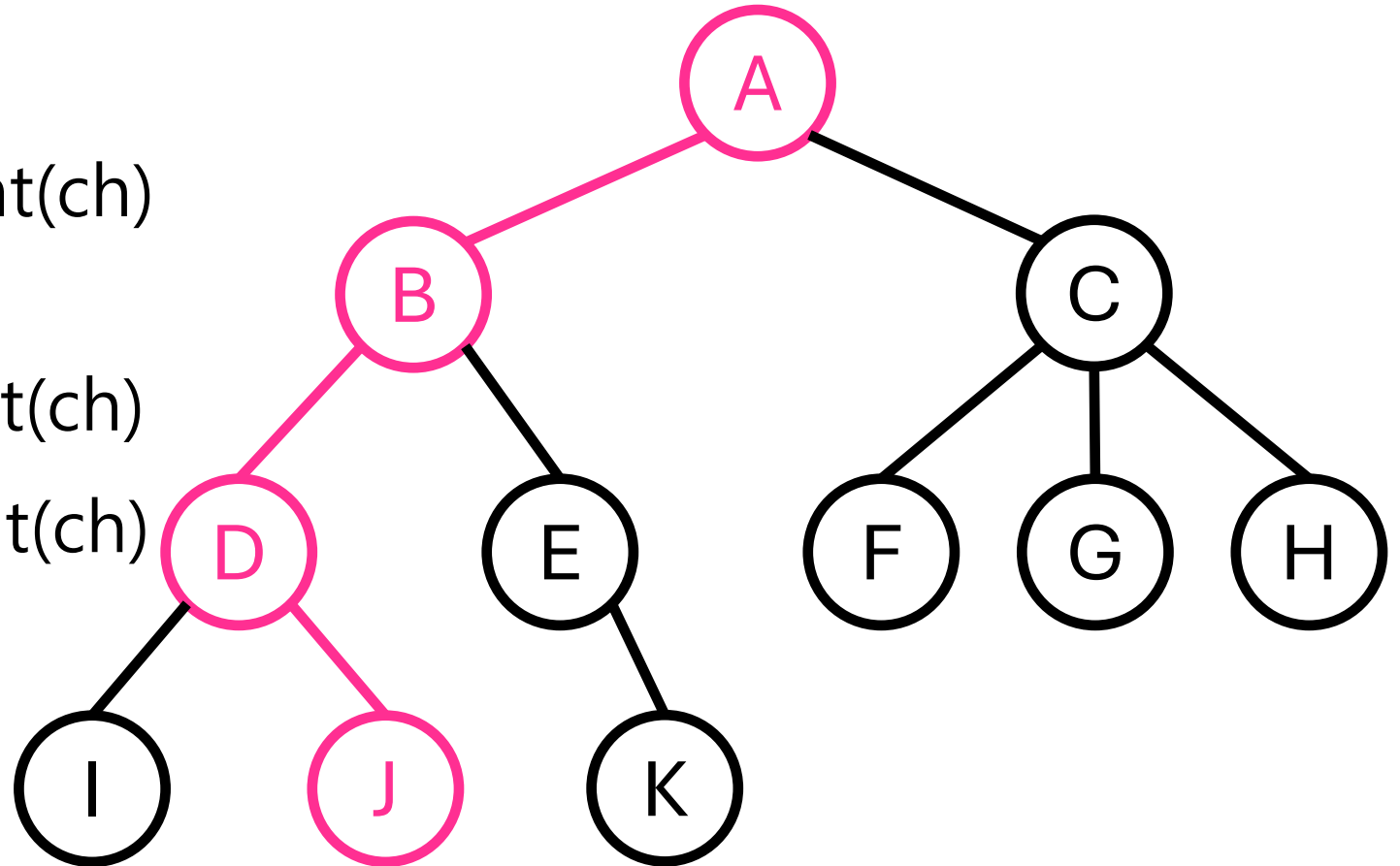
개선된 height 함수

- $\text{height}(D) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



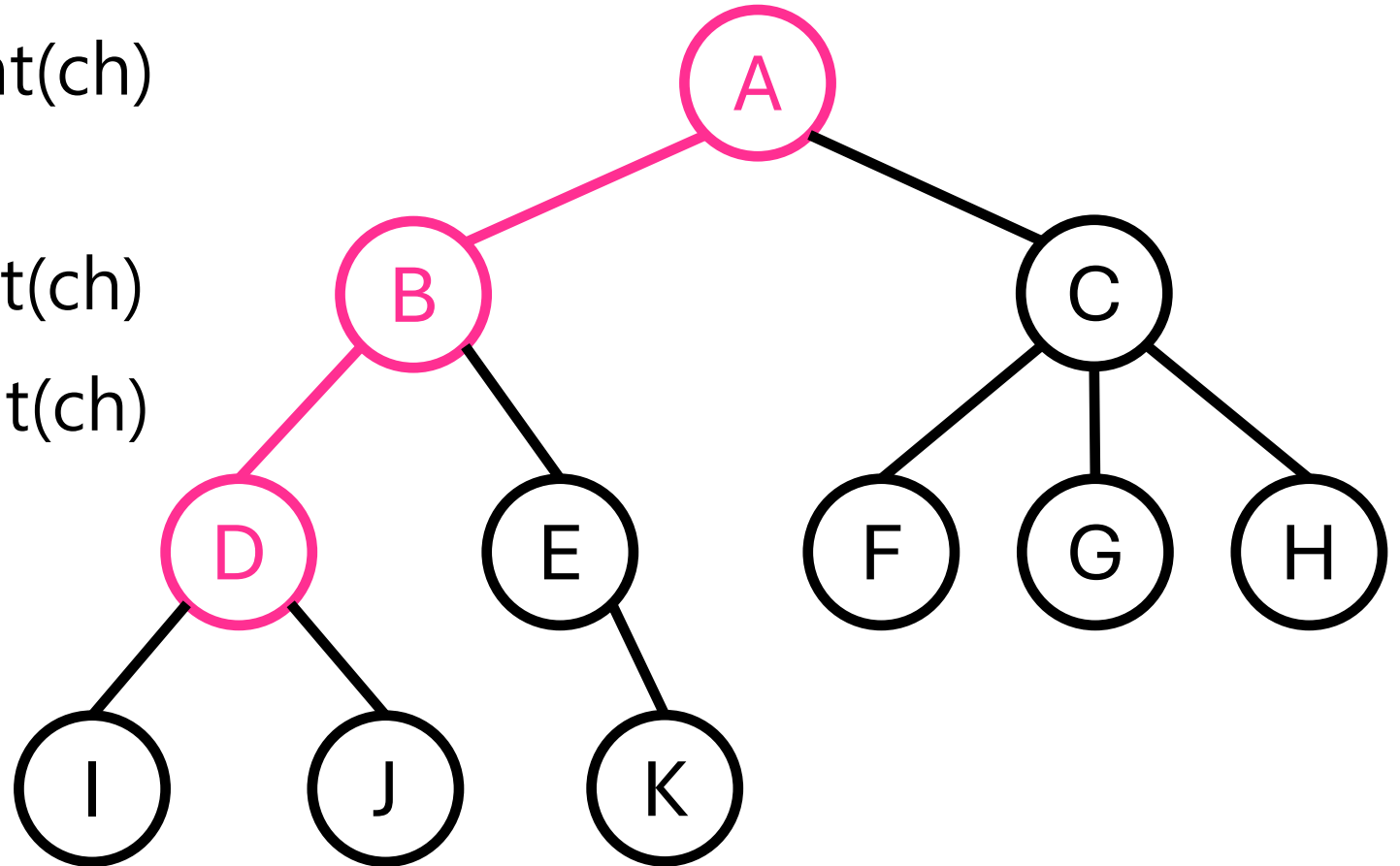
개선된 height 함수

- $\text{height}(J) \rightarrow 0$
- $\text{height}(D) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



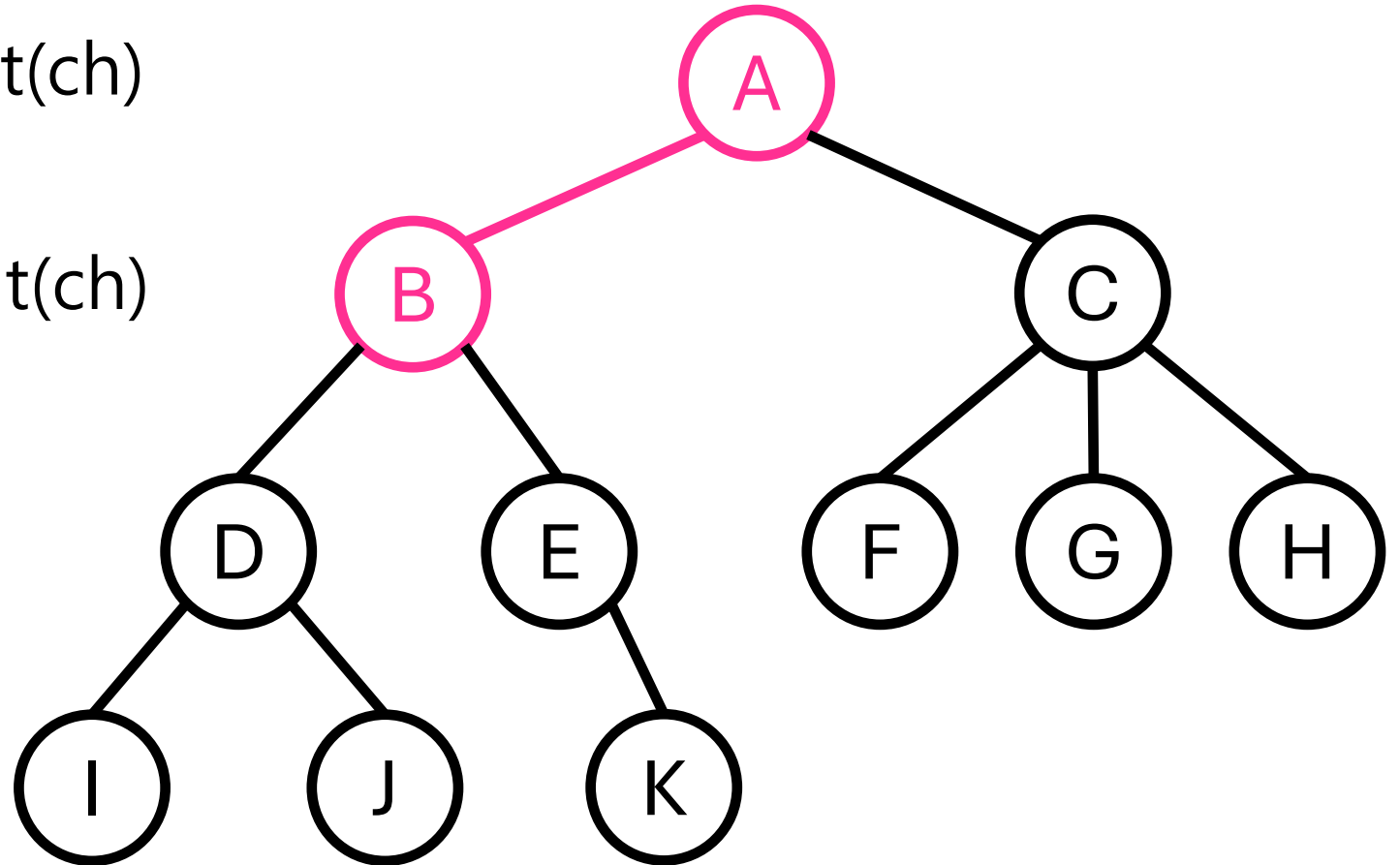
개선된 height 함수

- $\text{height}(D) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



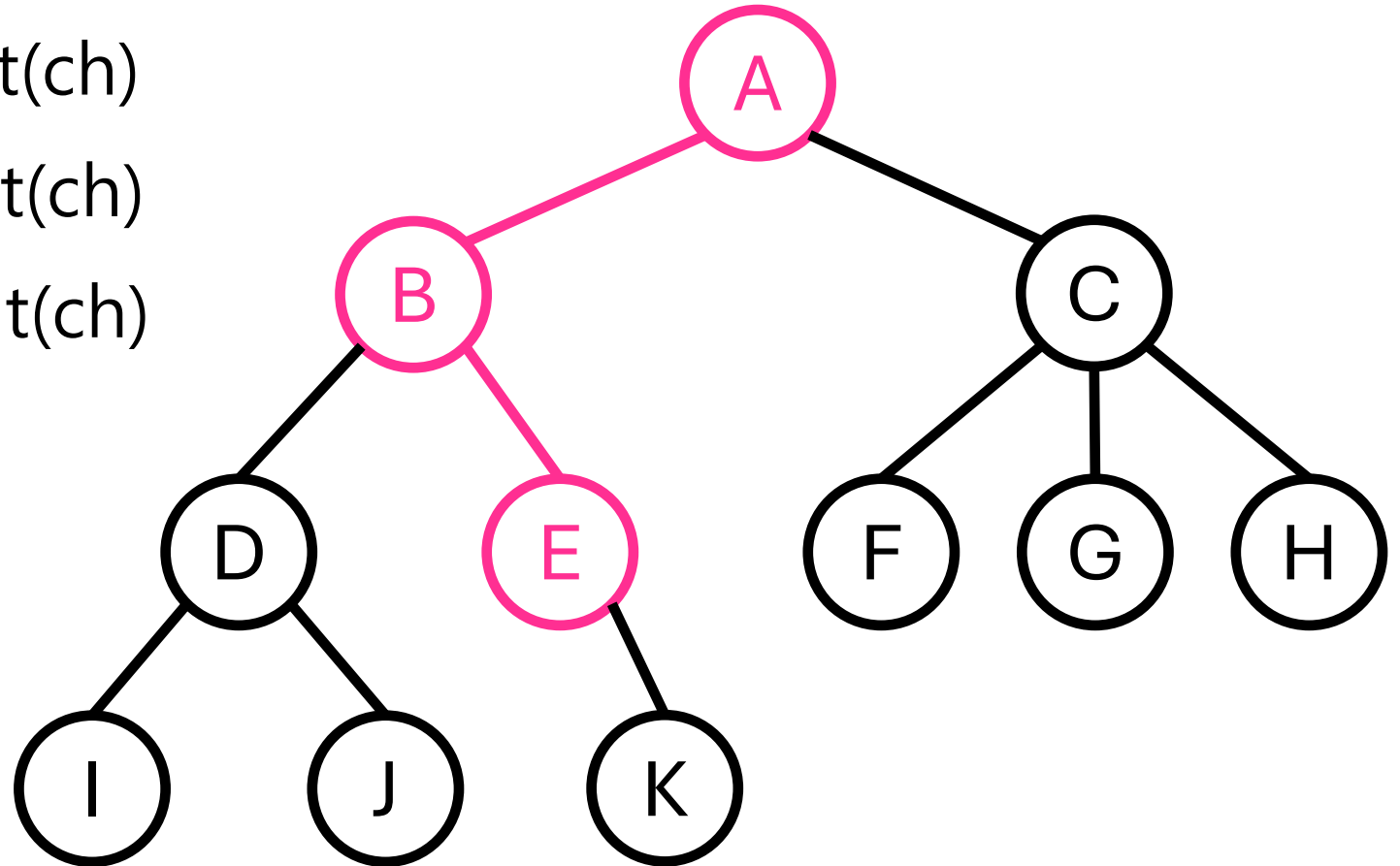
개선된 height 함수

- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 2$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



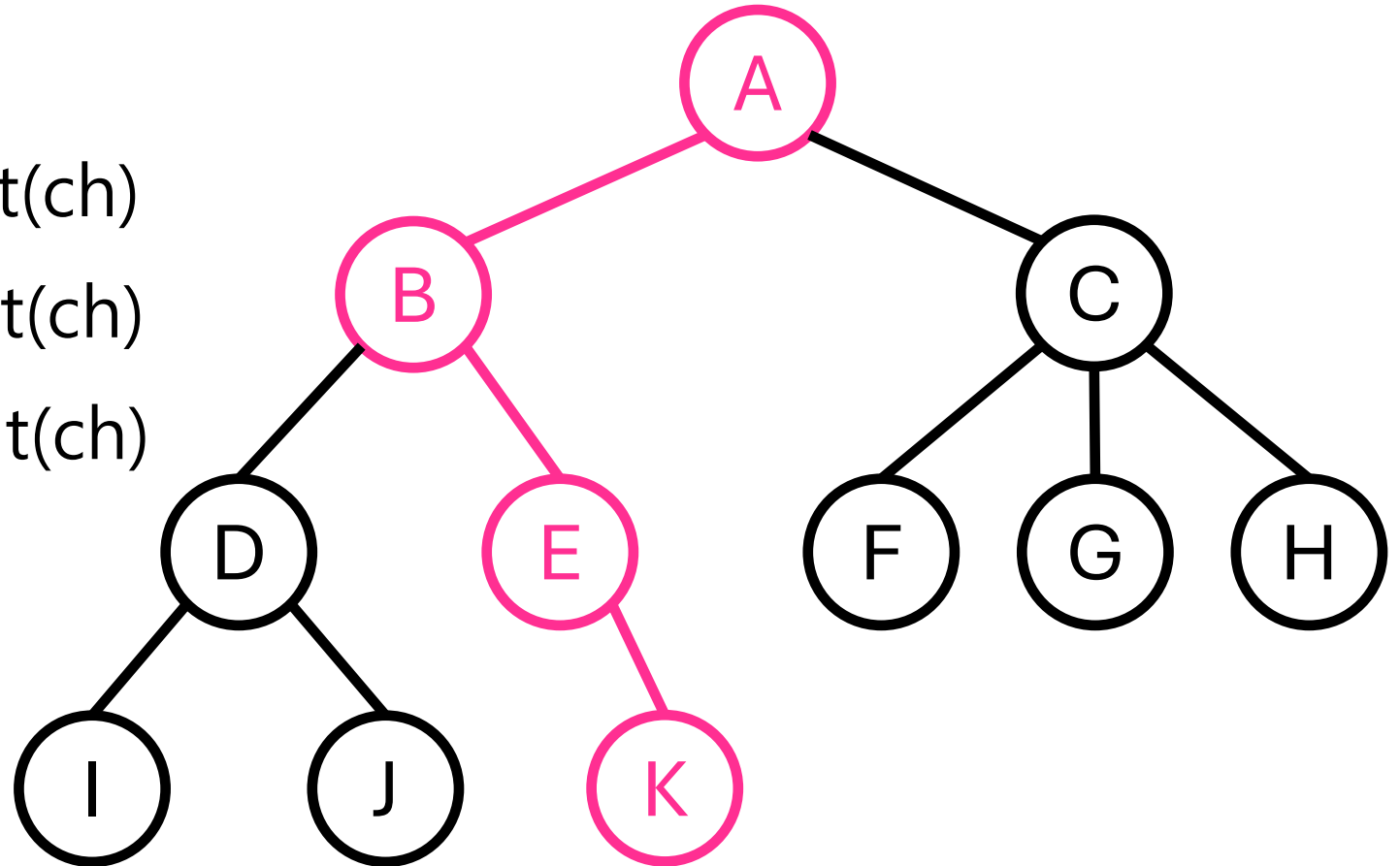
개선된 height 함수

- $\text{height}(E) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



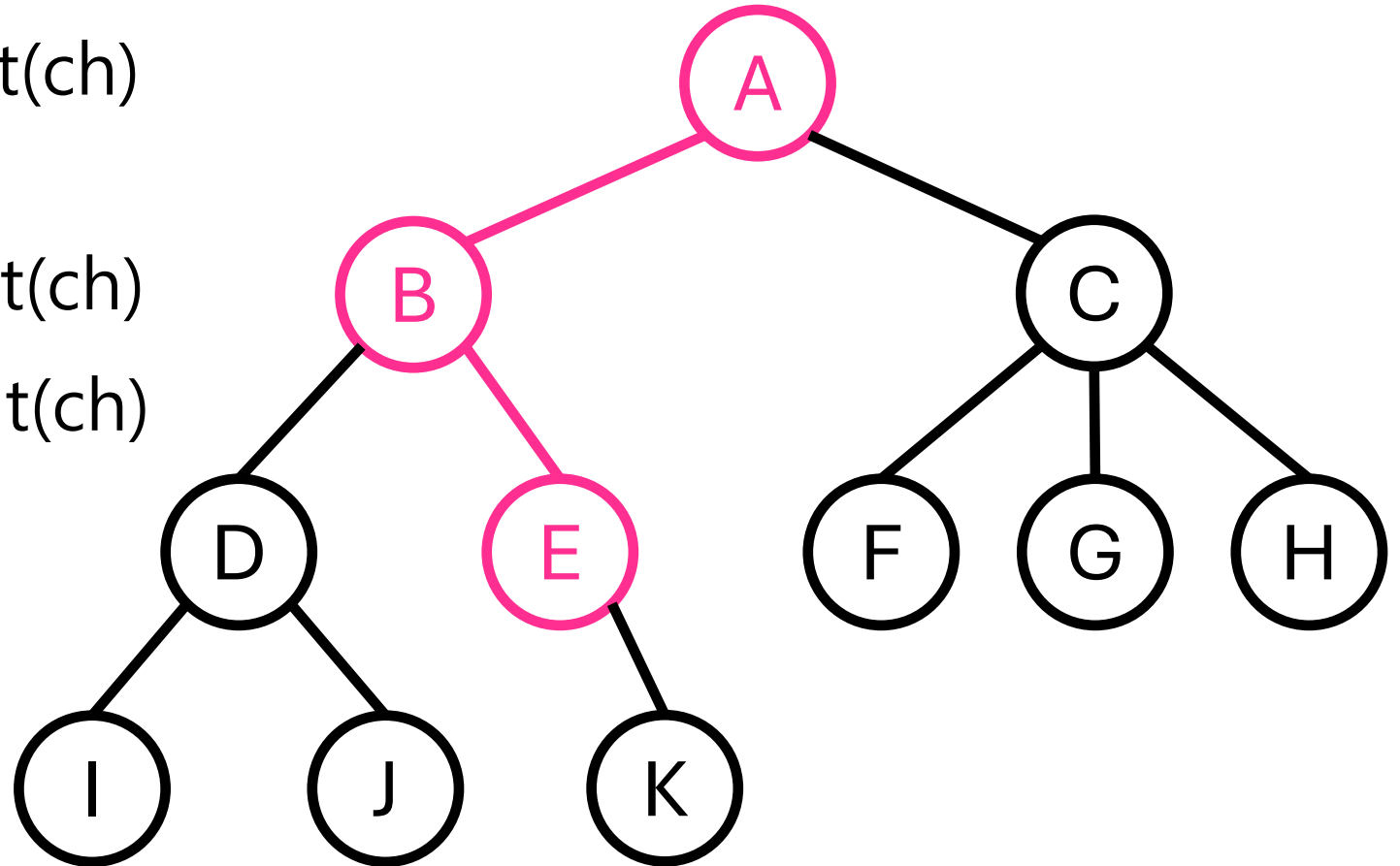
개선된 height 함수

- $\text{height}(K) \rightarrow 0$
- $\text{height}(E) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



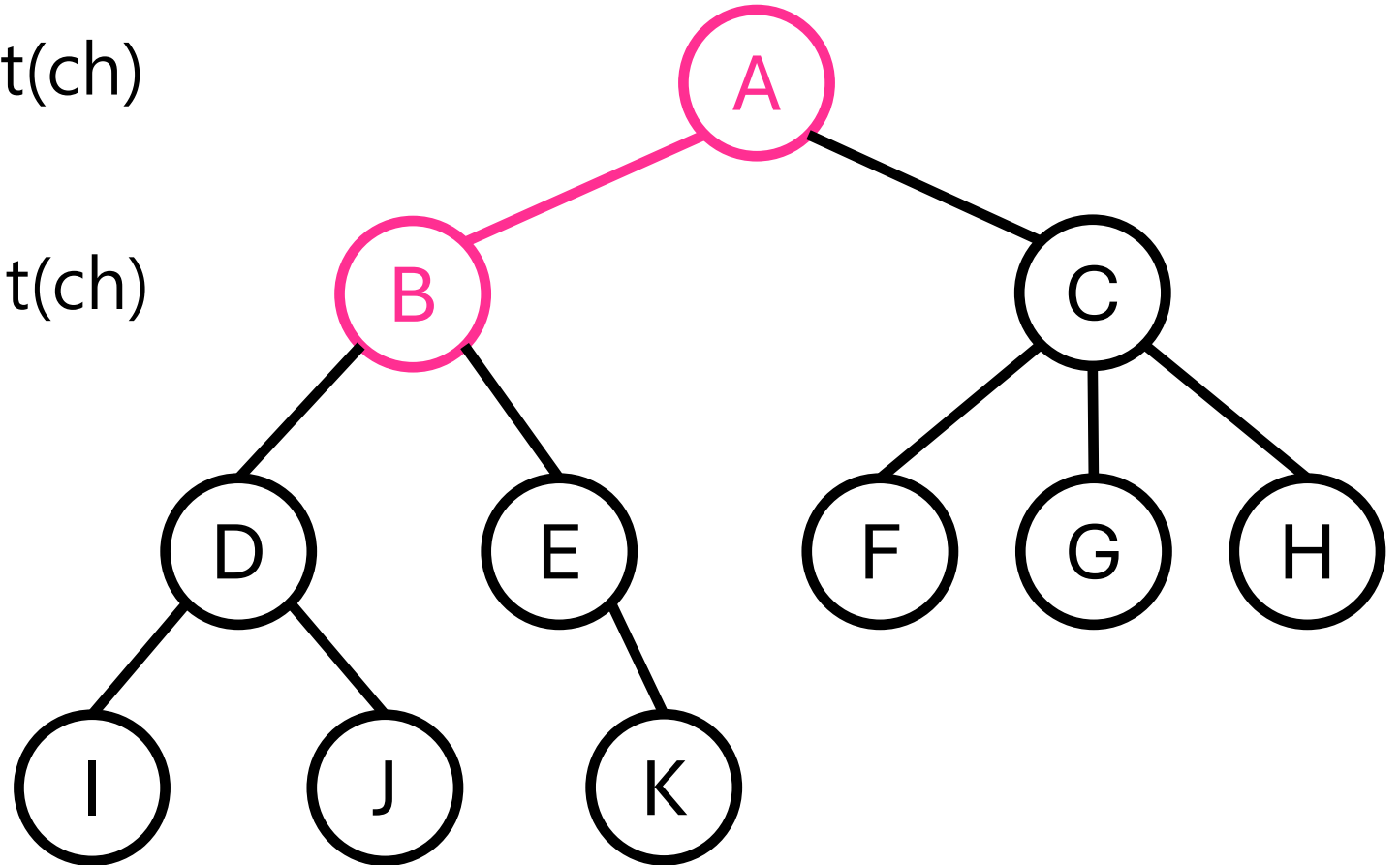
개선된 height 함수

- $\text{height}(E) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



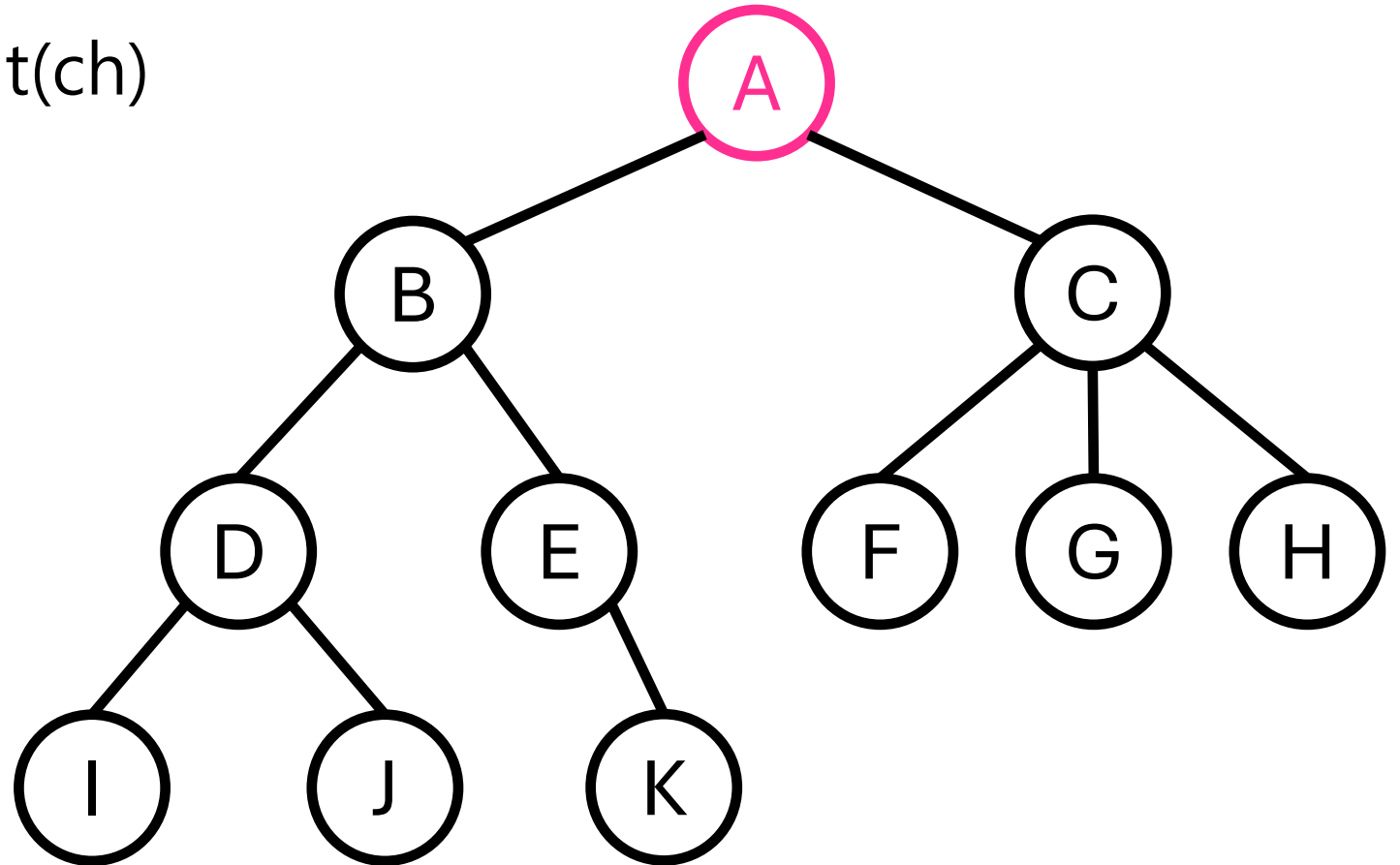
개선된 height 함수

- $\text{height}(B) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 2$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$



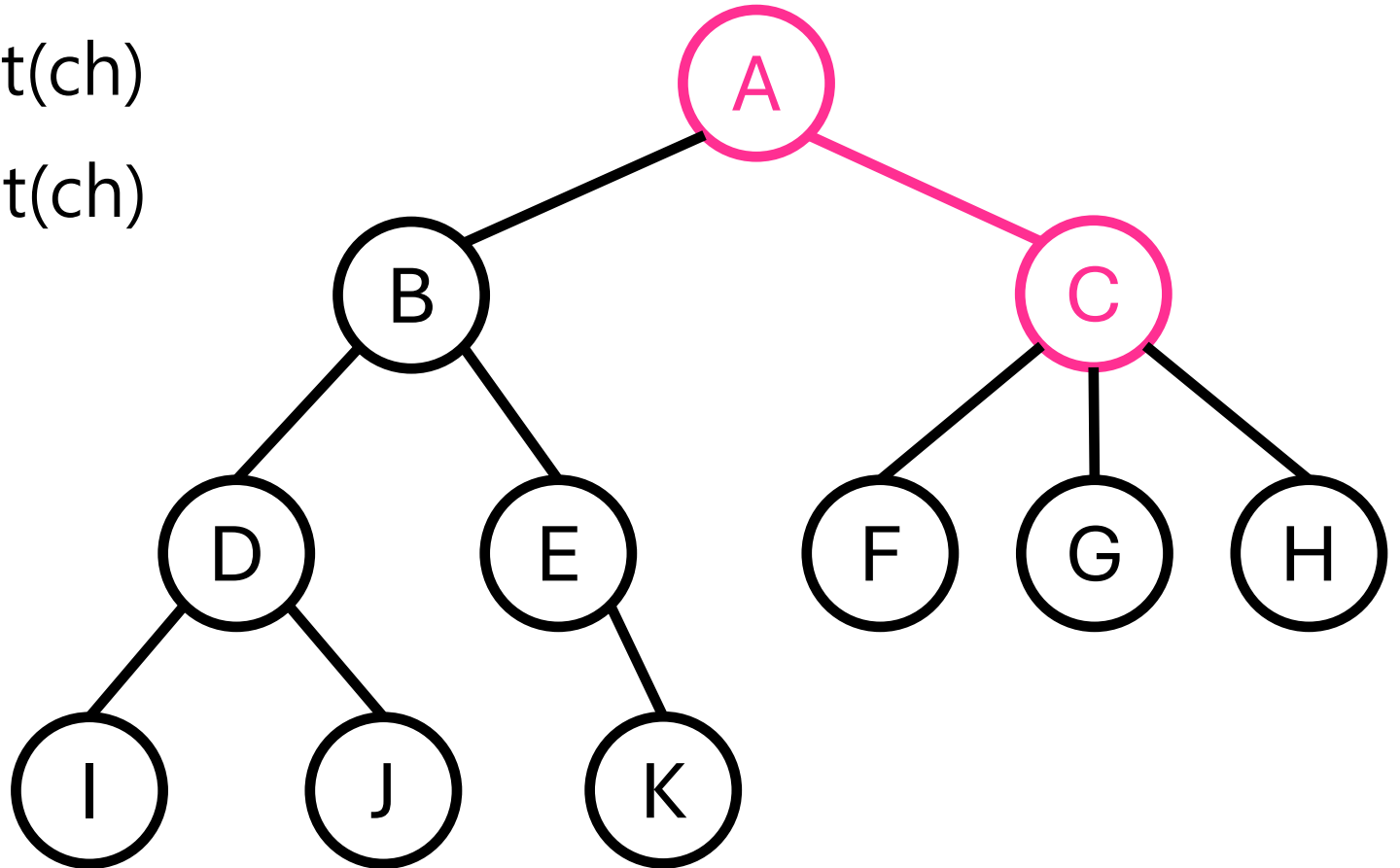
개선된 height 함수

- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 3$



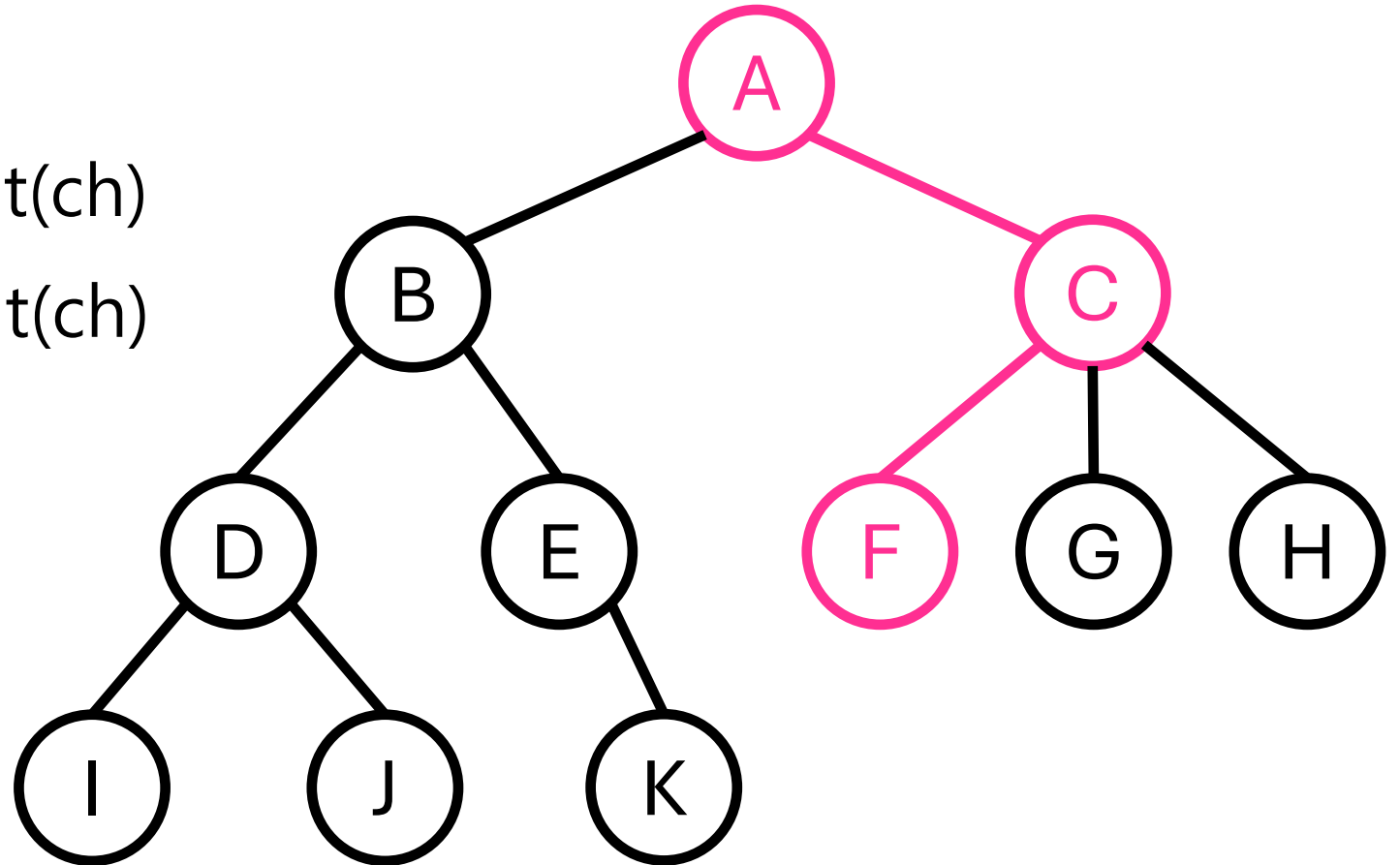
개선된 height 함수

- $\text{height}(C) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 3$



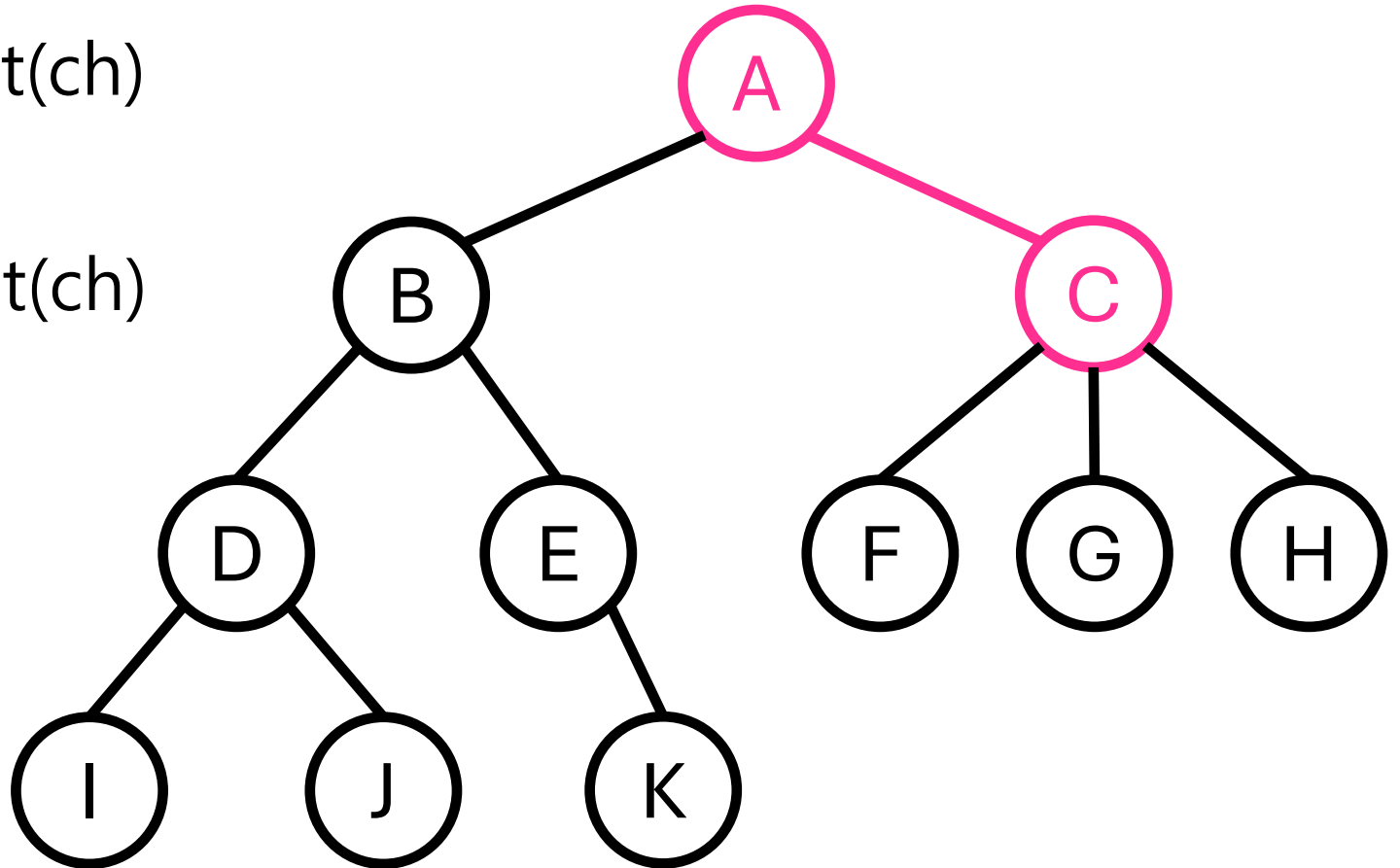
개선된 height 함수

- $\text{height}(F) \rightarrow 0$
- $\text{height}(C) \rightarrow 1 + \text{height}(ch)$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(ch)$
 - $h = 3$



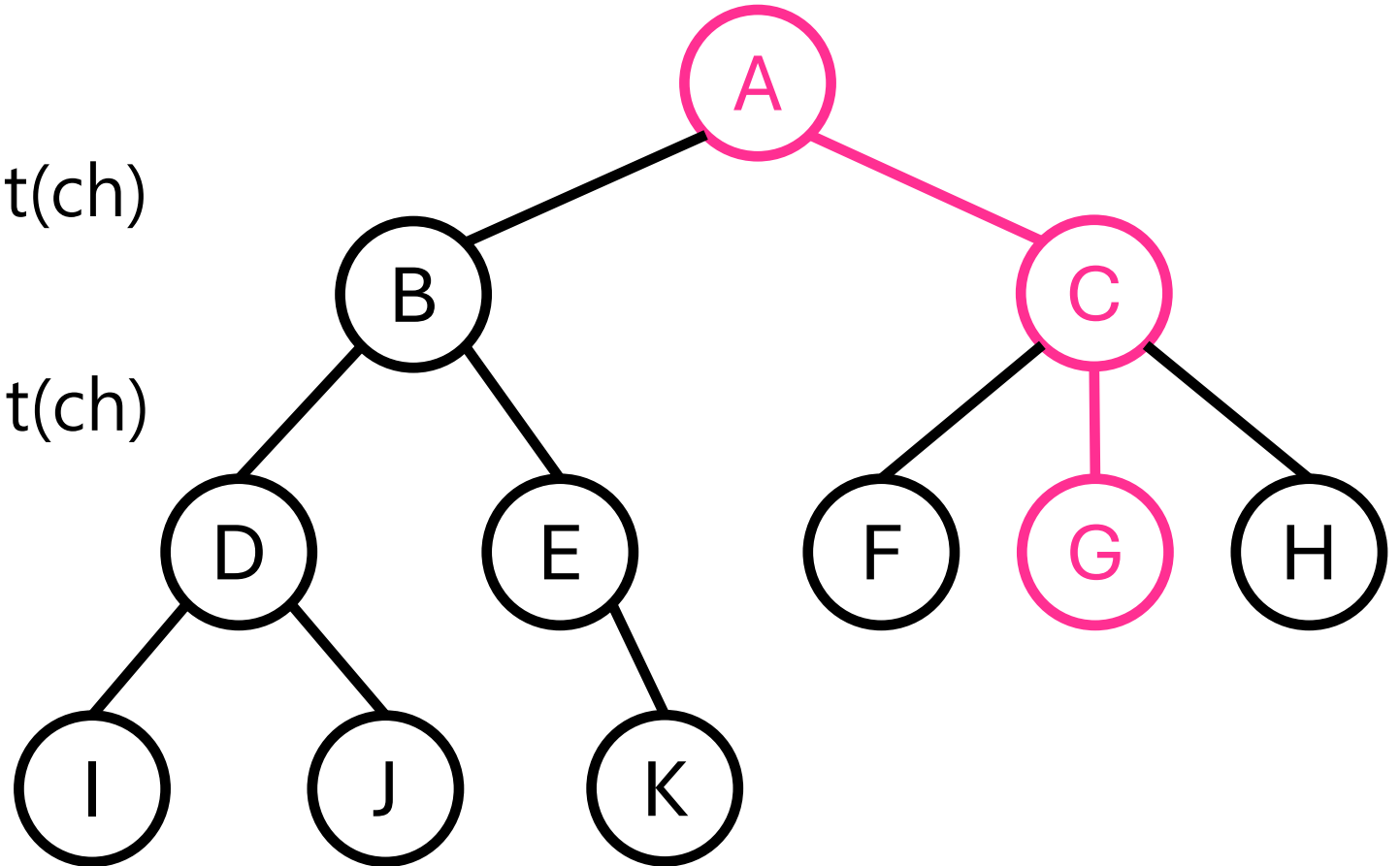
개선된 height 함수

- $\text{height}(C) \rightarrow 1 + \text{height}(ch)$
 - $h = 1$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(ch)$
 - $h = 3$



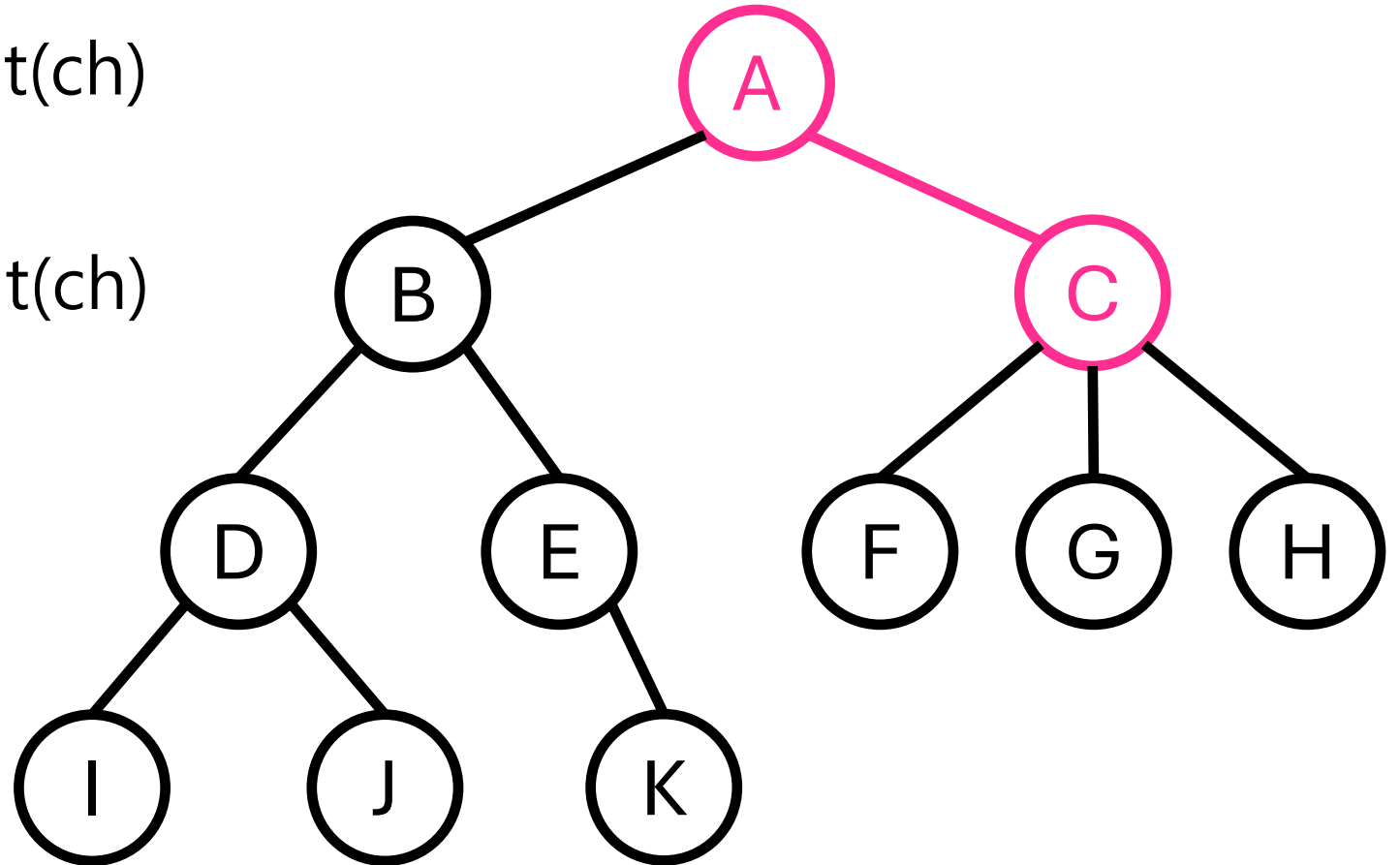
개선된 height 함수

- $\text{height}(G) \rightarrow 0$
- $\text{height}(C) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 3$



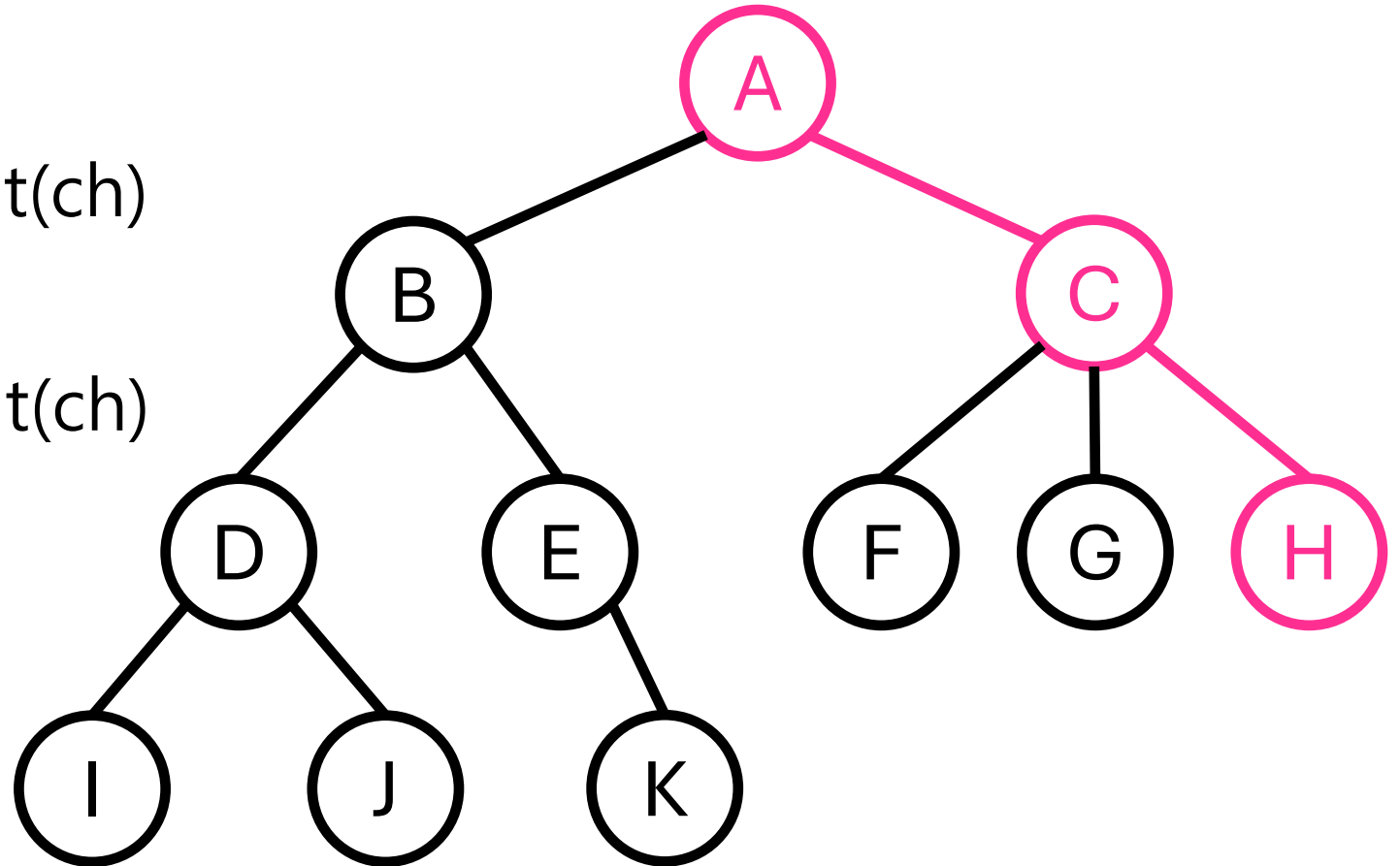
개선된 height 함수

- $\text{height}(C) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 3$



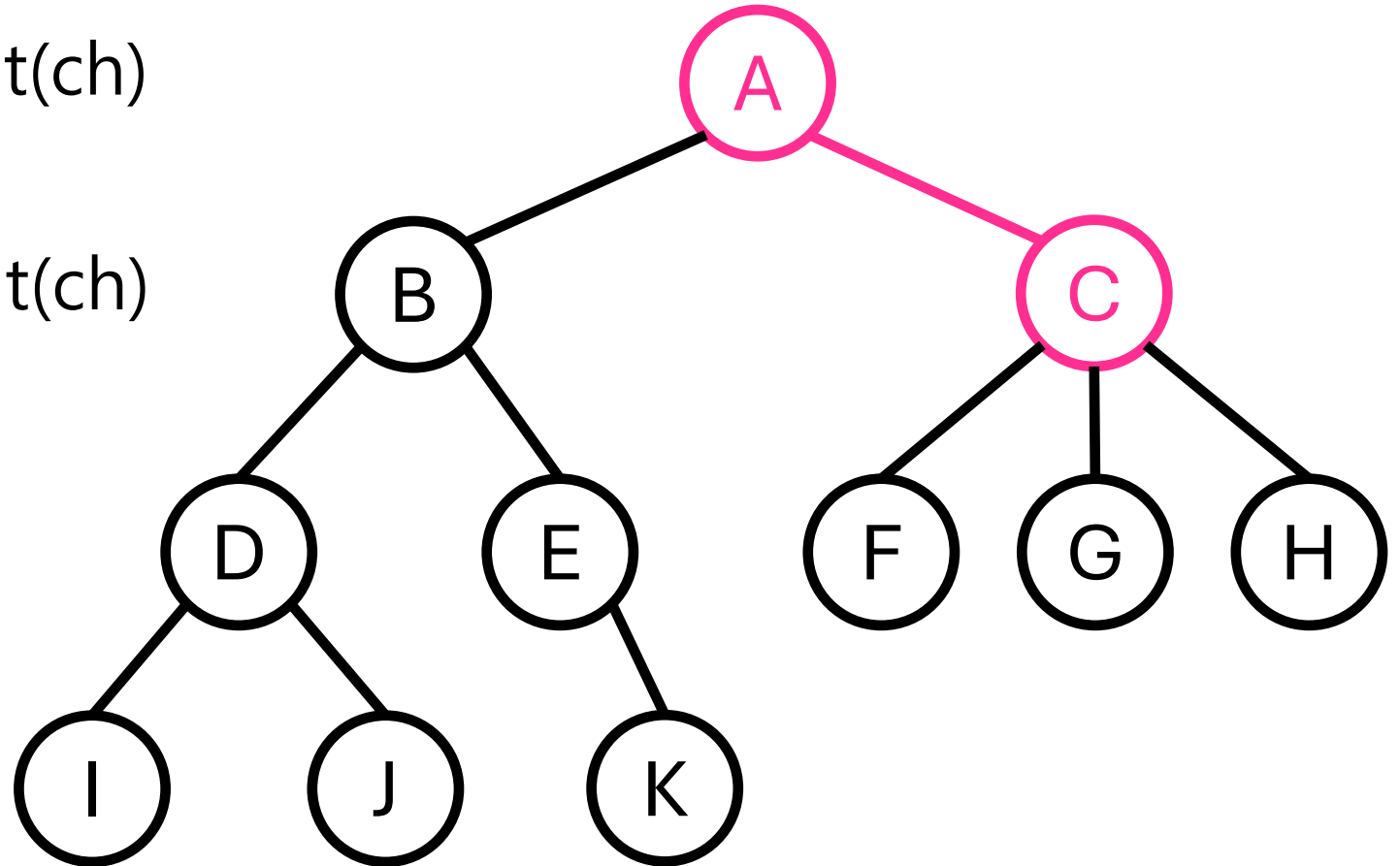
개선된 height 함수

- $\text{height}(H) \rightarrow 0$
- $\text{height}(C) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 3$



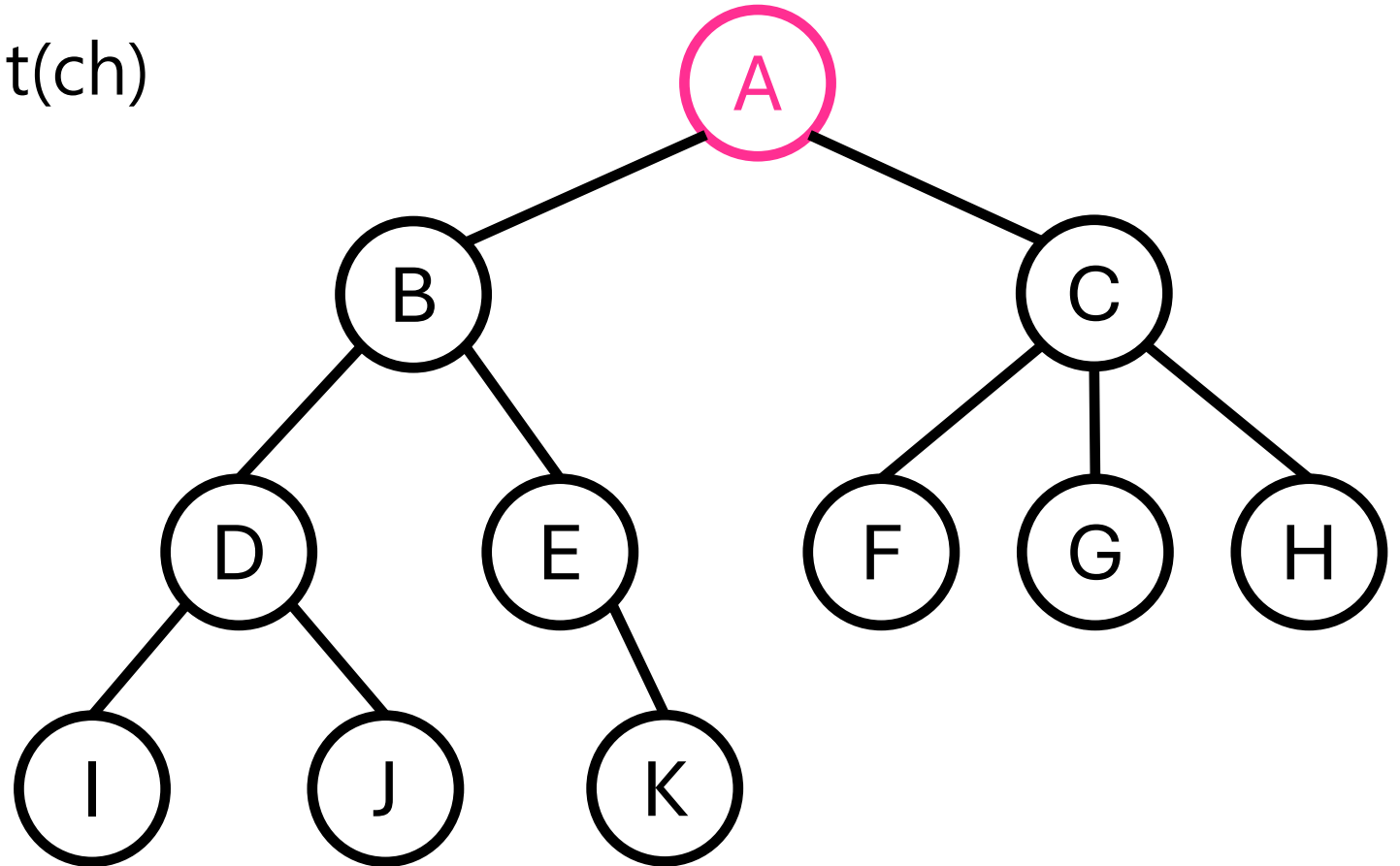
개선된 height 함수

- $\text{height}(C) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 1$
- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 3$



개선된 height 함수

- $\text{height}(A) \rightarrow 1 + \text{height}(\text{ch})$
 - $h = 3$



height2 함수의 복잡도

- 모든 경우에 대한 분석
 - 단위연산 : height2 함수 호출
 - 입력크기 : 자식 노드의 개수 c_p
 - 재귀 함수에서 height2 함수 호출은 자식 노드의 개수 만큼
 - 루트 노드에서 시작해 각 노드의 자식 노드에 대해 함수를 호출하고, 한번 호출된 노드에 대해서는 다시 계산이 이루어지지 않음
 - 즉 모든 노드에 대해 한 번씩만 함수가 호출이 됨
 - $T(n) = n$

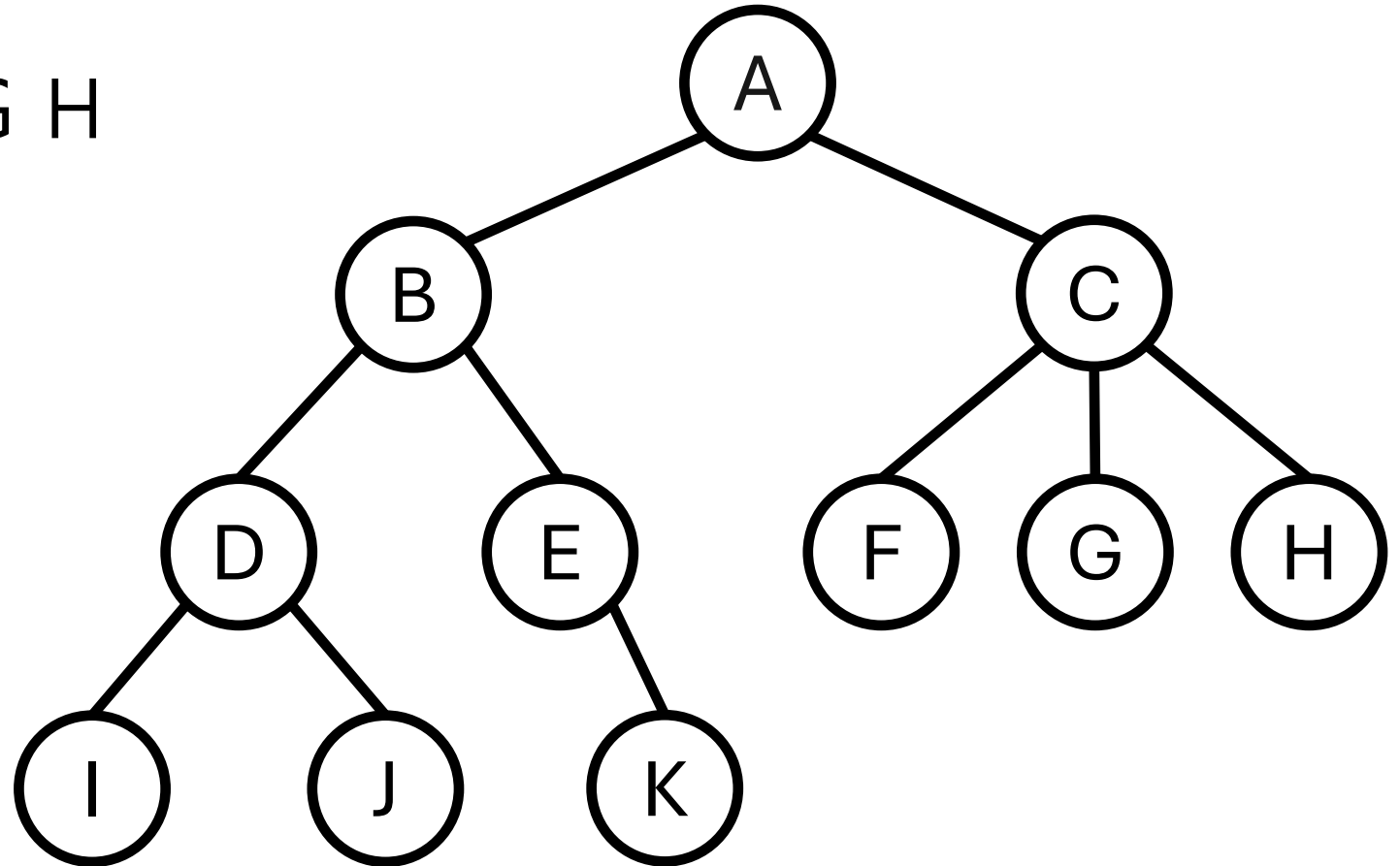
트리의 순회 방법

- pre order (전위순회)
 - 자식 노드들을 탐색하기 이전에 방문 처리
- post order (후위순회)
 - 자식 노드들을 탐색한 이후에 방문 처리
- in order (중위순회)
 - 자식 노드들을 탐색하는 중에 방문 처리

Pre order

- A B D I J E K C F G H

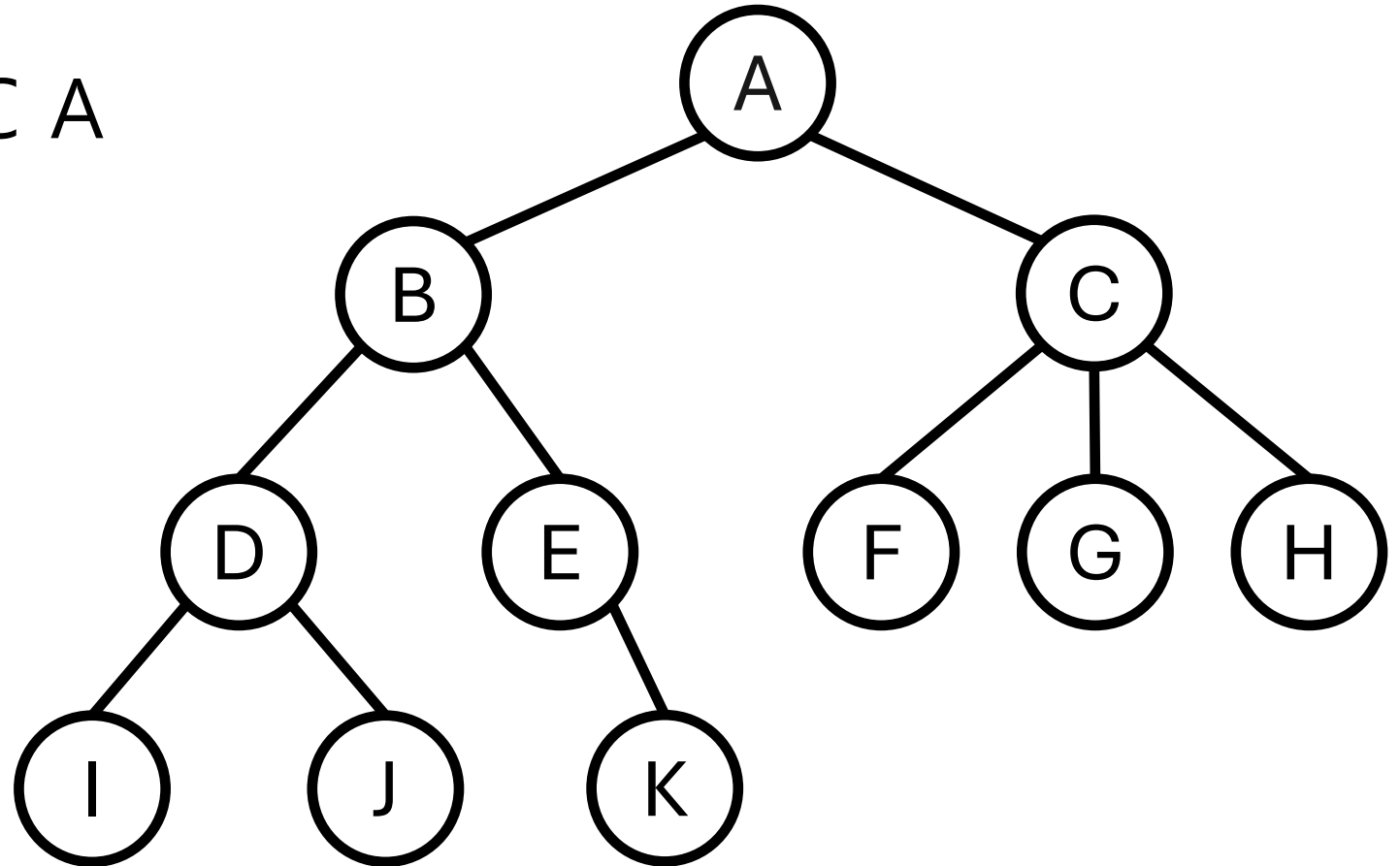
```
preorder(x) {  
  visit(x)  
  preorder(x.children)  
}
```



Post order

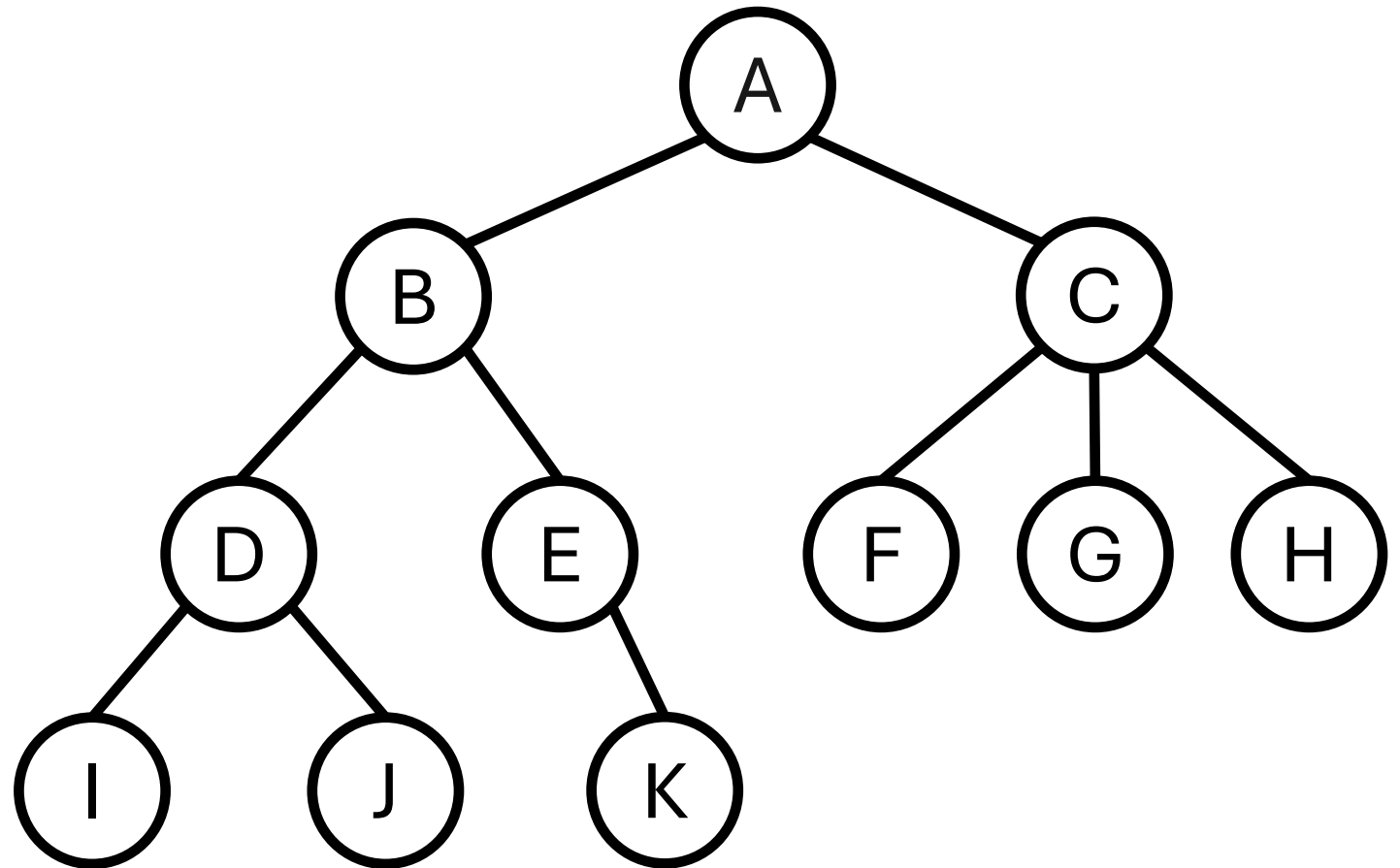
- I J D K E B F G H C A

```
postorder(x) {  
  postorder(x.children)  
  visit(x)  
}
```



In order

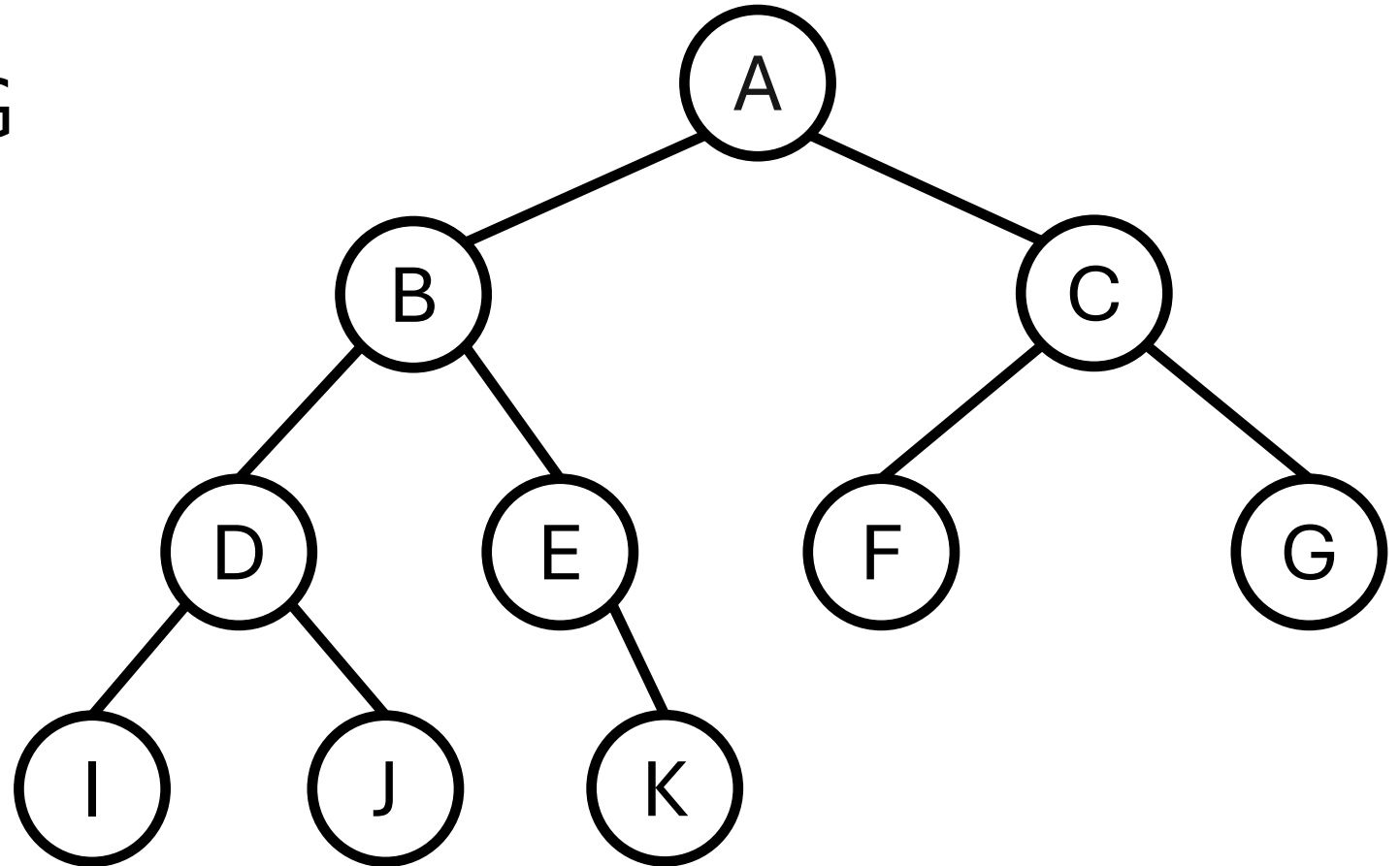
- ???



In order

- I D J B E K A F C G

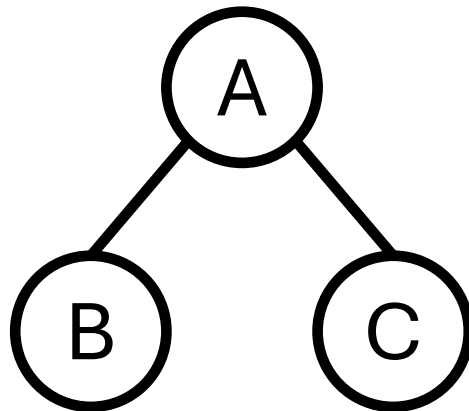
```
inorder(x) {  
  inorder(x.left)  
  visit(x)  
  inorder(x.right)  
}
```



Binary Tree

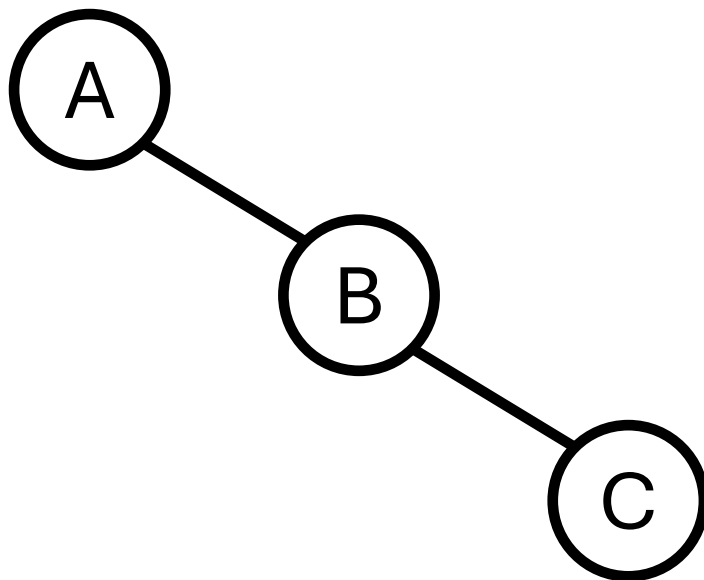
Binary Tree

- 루트 노드를 중심으로 **두 개의 서브 트리**로 나뉘어짐
- 나뉘어진 두 서브 트리도 **모두 이진 트리**여야 함
- 트리가 **공백**인 경우도 가능



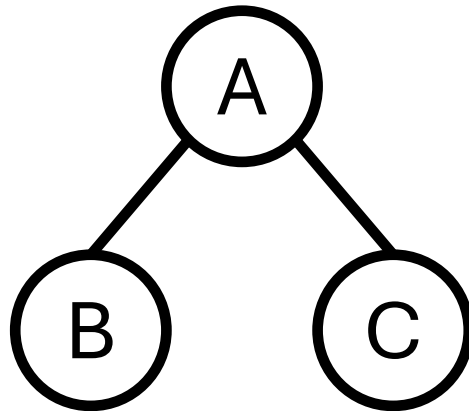
Binary Tree의 종류

- 편향 이진 트리 (Skewed Binary Tree)
 - 높이가 k 일 때 k 개의 노드를 가지면서 모든 노드가 한쪽 방향_향으로만 서브 트리를 가지고 있는 트리



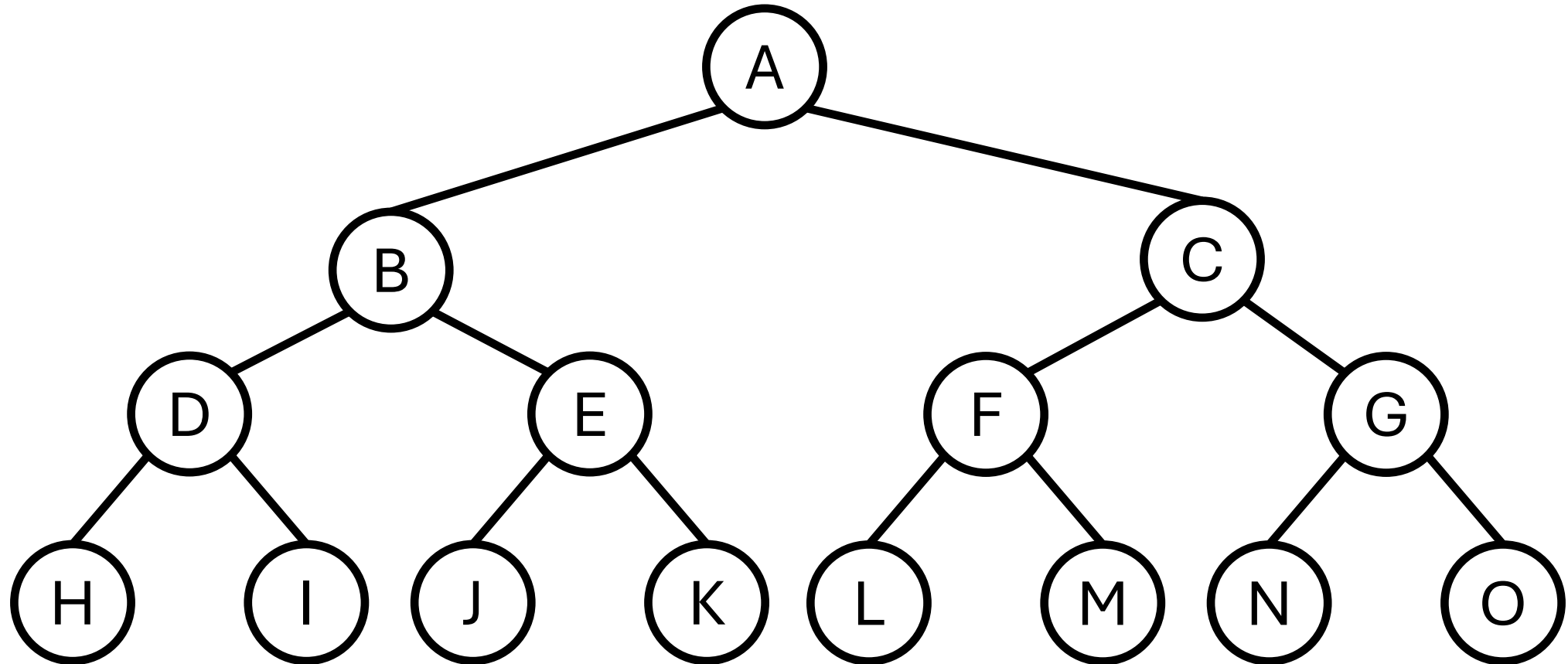
Binary Tree의 종류

- 포화 이진 트리(Full Binary Tree)
 - 모든 레벨에 노드가 포화상태로 차 있는 이진 트리
 - 깊이가 k일 때, 최대의 노드 개수인 $2^k - 1$ 의 노드를 갖는 이진 트리



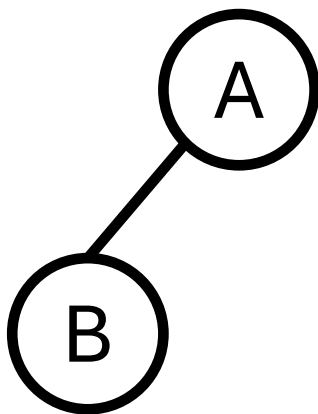
Binary Tree의 종류

- 포화 이진 트리(Full Binary Tree)



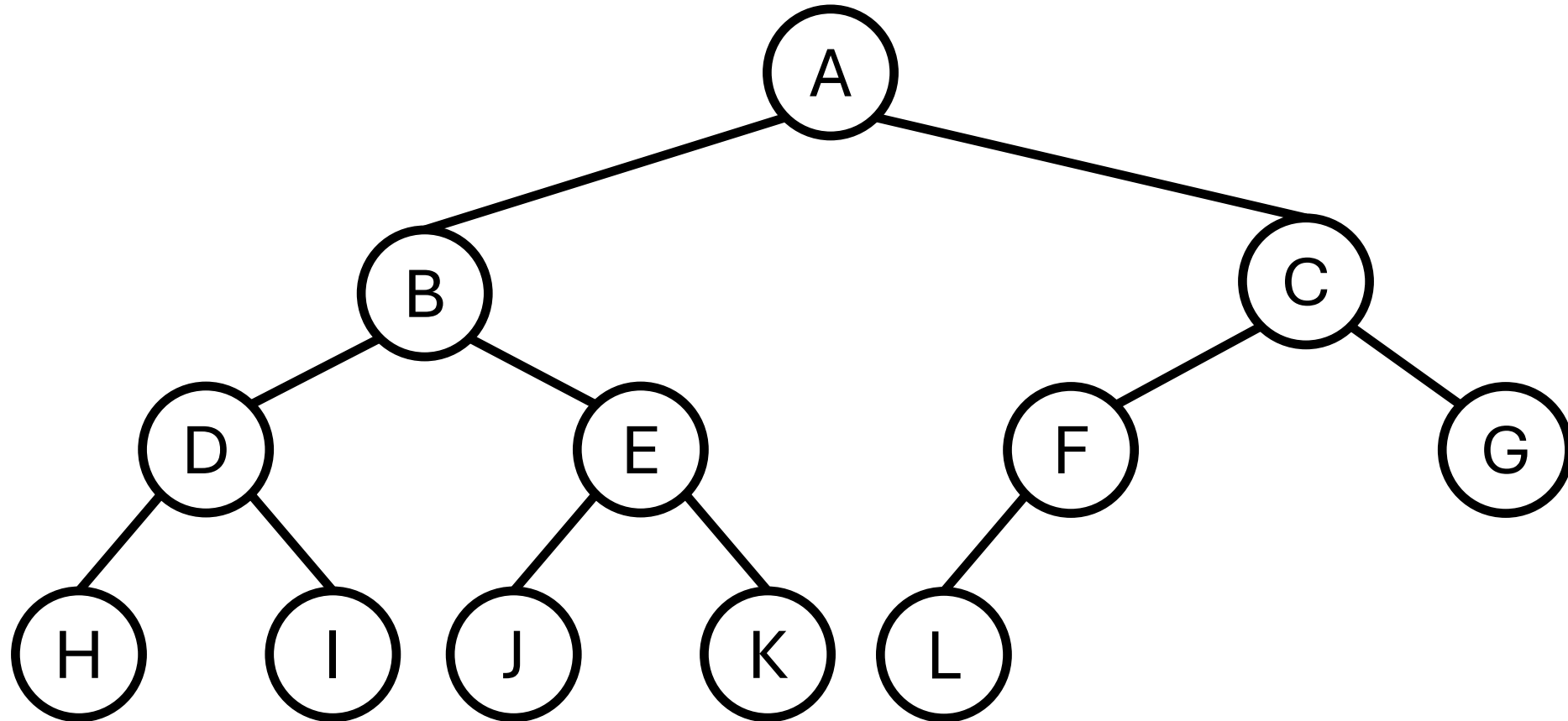
Binary Tree의 종류

- 완전 이진 트리(Complete Binary Tree)
 - 깊이가 k 이고 노드 수가 n 인 이진 트리
 - 단, 각 노드들이 깊이가 k 인 포화 이진 트리에서 1부터 n 까지 번호를 붙인 노드와 1대 1로 일치
 - 완전 이진 트리의 높이 : $\text{ceil}(\log(n+1))$



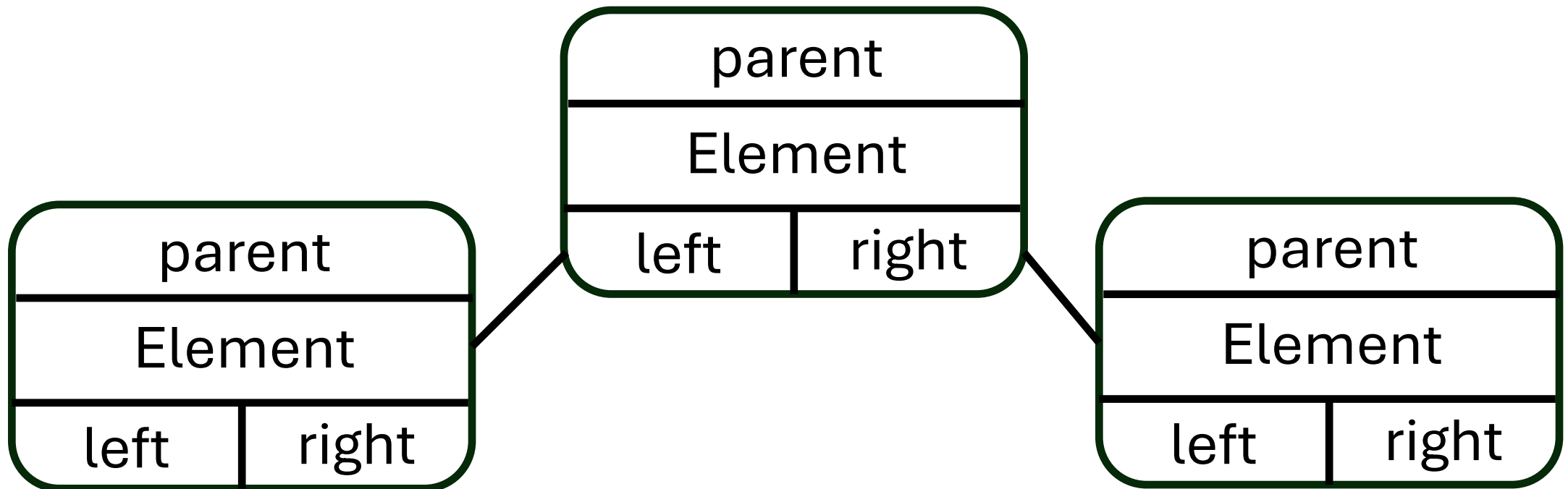
Binary Tree의 종류

- 포화 이진 트리(Full Binary Tree)



Linked Binary Tree

- 노드를 동적으로 생성하고, **노드들을 포인터로 연결**하여 포인터로 연결



Linked Binary Tree



```
1 template <typename T>
2 class Node {
3 private:
4     T element;
5     Node<T> *parent;
6     Node<T> *left;
7     Node<T> *right;
```



```
1 Node(T e) {
2     element = e;
3     parent = nullptr;
4     left = nullptr;
5     right = nullptr;
6 }
```

Linked Binary Tree



```
1 T get_element() const {  
2     return element;  
3 }  
4 Node<T> *get_parent() const {  
5     return parent;  
6 }
```



```
1 Node<T> *get_left() const {  
2     return left;  
3 }  
4 Node<T> *get_right() const {  
5     return right;  
6 }
```

Linked Binary Tree



```
1 template <typename T>
2 class LinkedBinaryTree {
3 private:
4     Node<T> *root;
5     int n;
```



```
1 LinkedBinaryTree() {
2     root = nullptr;
3     n = 0;
4 }
```

Linked Binary Tree



```
1 int size() const {  
2     return n;  
3 }  
4 bool empty() const {  
5     return size() == 0;  
6 }
```



```
1 Node<T> *get_root() const {  
2     return root;  
3 }  
4 void add_root(T e) {  
5     root = new Node<T>(e);  
6     n = 1;  
7 }
```


Linked Binary Tree



```
1 void add_left(Node<T> *node, T e) {  
2     Node<T> *new_node = new Node<T>(e);  
3     new_node->parent = node;  
4     node->left = new_node;  
5     n++;  
6 }
```

Linked Binary Tree

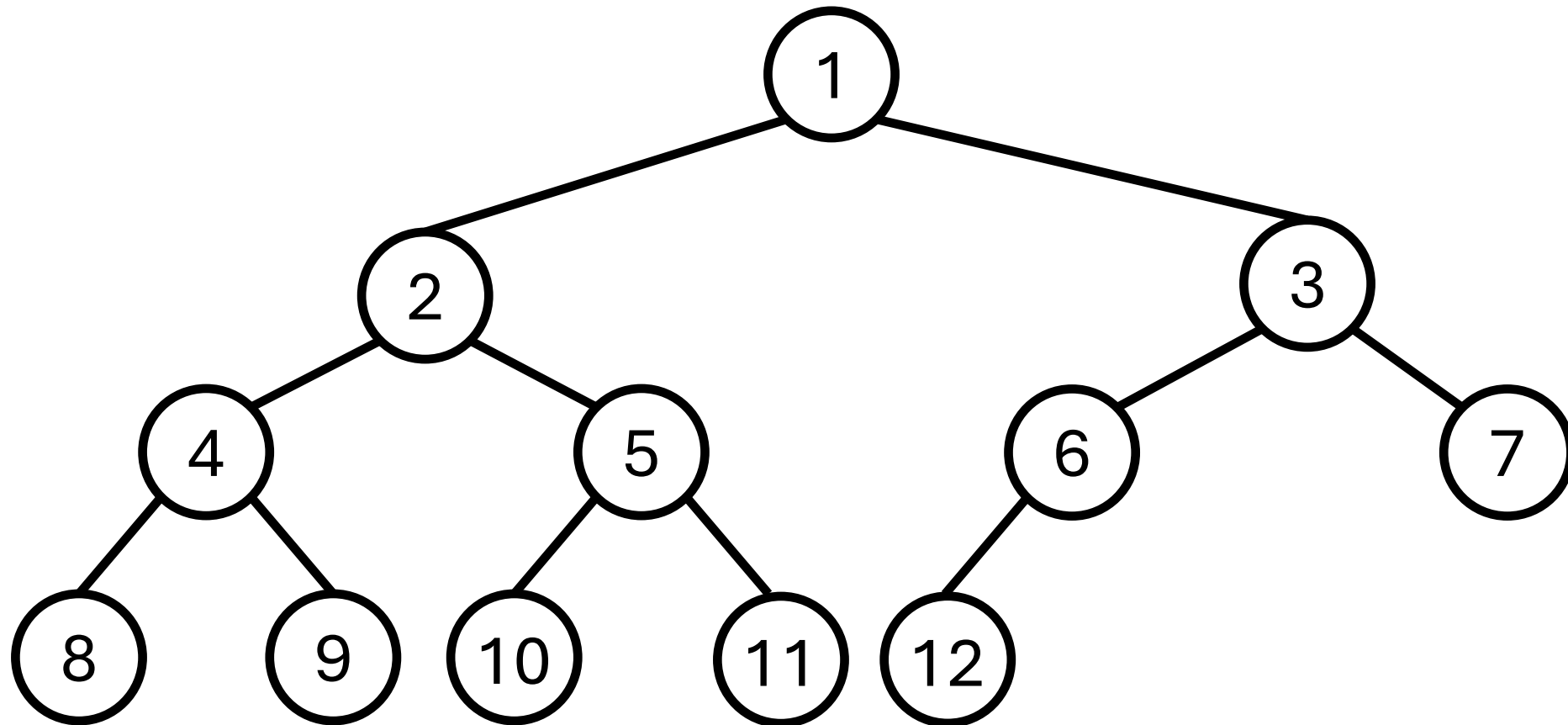


```
1 void remove(Node<T> *node) {  
2     if (node->get_parent() == nullptr) {  
3         root = nullptr;  
4     } else {  
5         Node<T> *parent = node->get_parent();  
6         if (node == parent->get_left()) {  
7             parent->left = nullptr;  
8         } else {  
9             parent->right = nullptr;  
10        }  
11    }  
12    delete node;  
13    n--;  
14 }
```

Array Binary Tree

- 노드에 번호를 부여하고 그 번호에 해당하는 값을 배열의 인덱스 값으로 활용
- 0번 인덱스는 활용하지 않고, 1번 인덱스를 루트 노드로 사용
 - 부모 노드의 번호 : $x / 2$
 - 왼쪽 자식 노드의 번호 : $x * 2$
 - 오른쪽 자식 노드의 번호 : $x * 2 + 1$

Array Binary Tree



Array Binary Tree



```
1 template <typename T>
2 class ArrayBinaryTree {
3 private:
4     T *arr;
5     int capacity;
6     int n;
```



```
1 ArrayBinaryTree(int cap) {
2     capacity = cap;
3     arr = new T[capacity];
4     n = 0;
5 }
```

Array Binary Tree



```
1 int size() const {  
2     return n;  
3 }  
4 bool empty() const {  
5     return size() == 0;  
6 }
```



```
1 int get_root() const {  
2     return 1;  
3 }  
4 void add_root(const T e) {  
5     arr[1] = e;  
6     n = 1;  
7 }
```

Array Binary Tree



```
1 void add_left(int node, T e) {  
2     arr[2 * node] = e;  
3 }  
4 void add_right(int node, T e) {  
5     arr[2 * node + 1] = e;  
6 }
```



```
1 void remove(int node) {  
2     arr[node] = NULL;  
3     n--;  
4 }
```