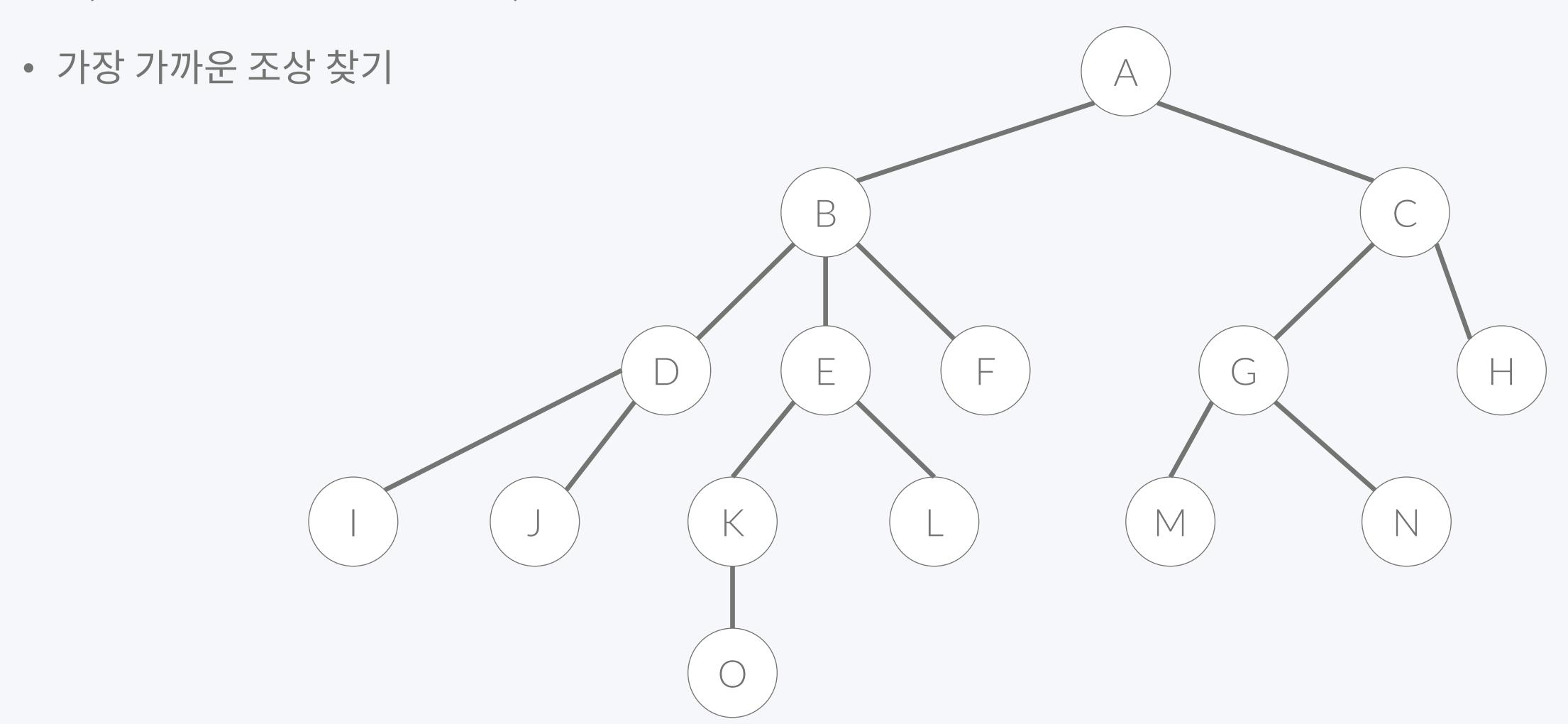
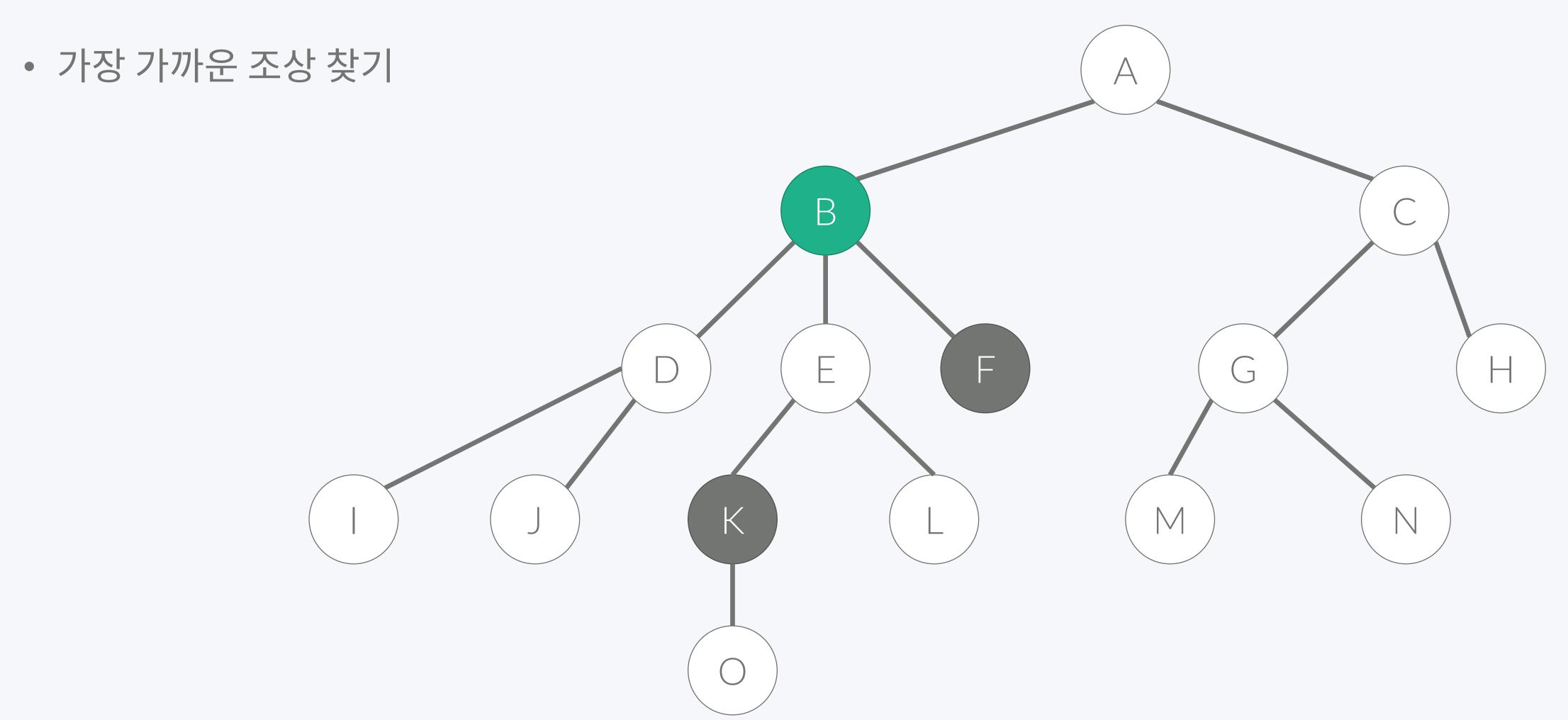
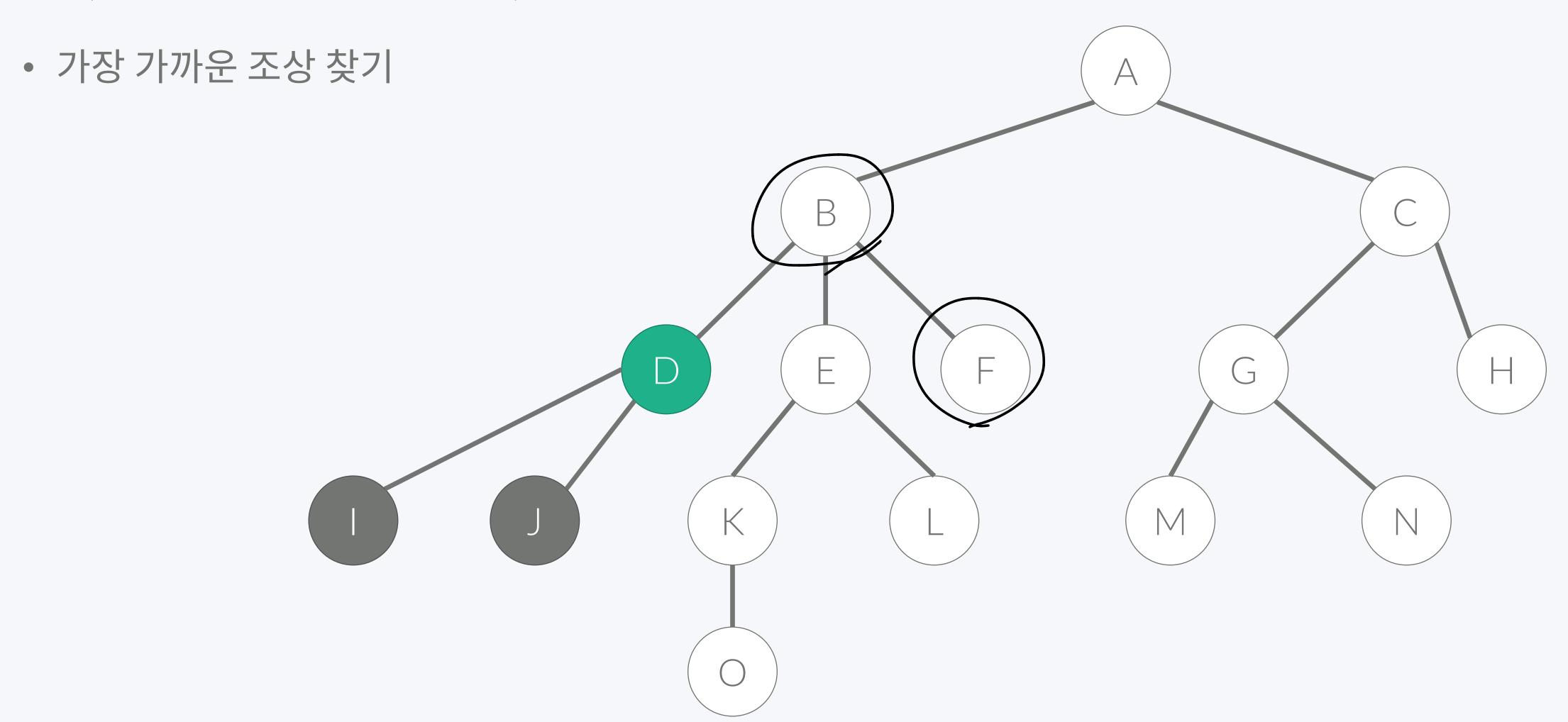


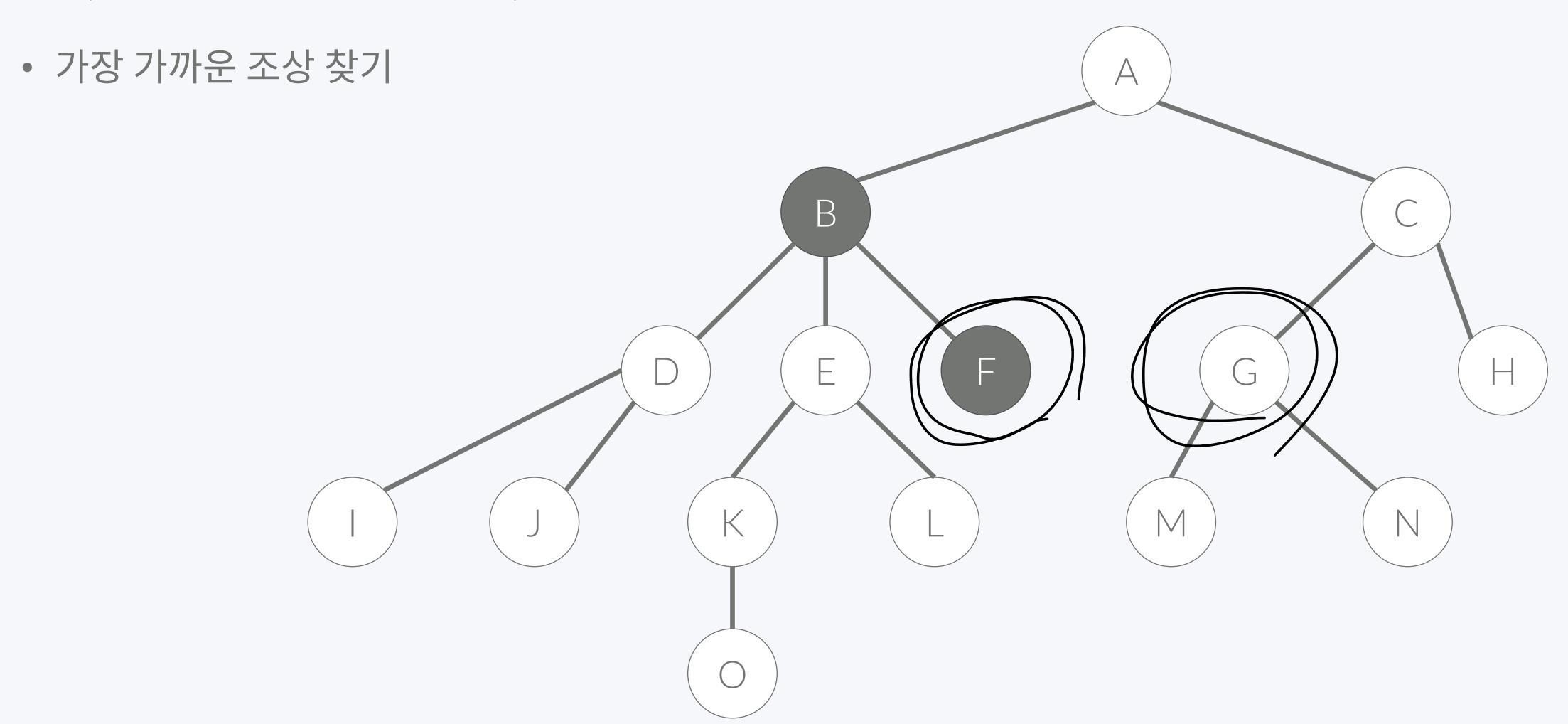
최백준 choi@startlink.io

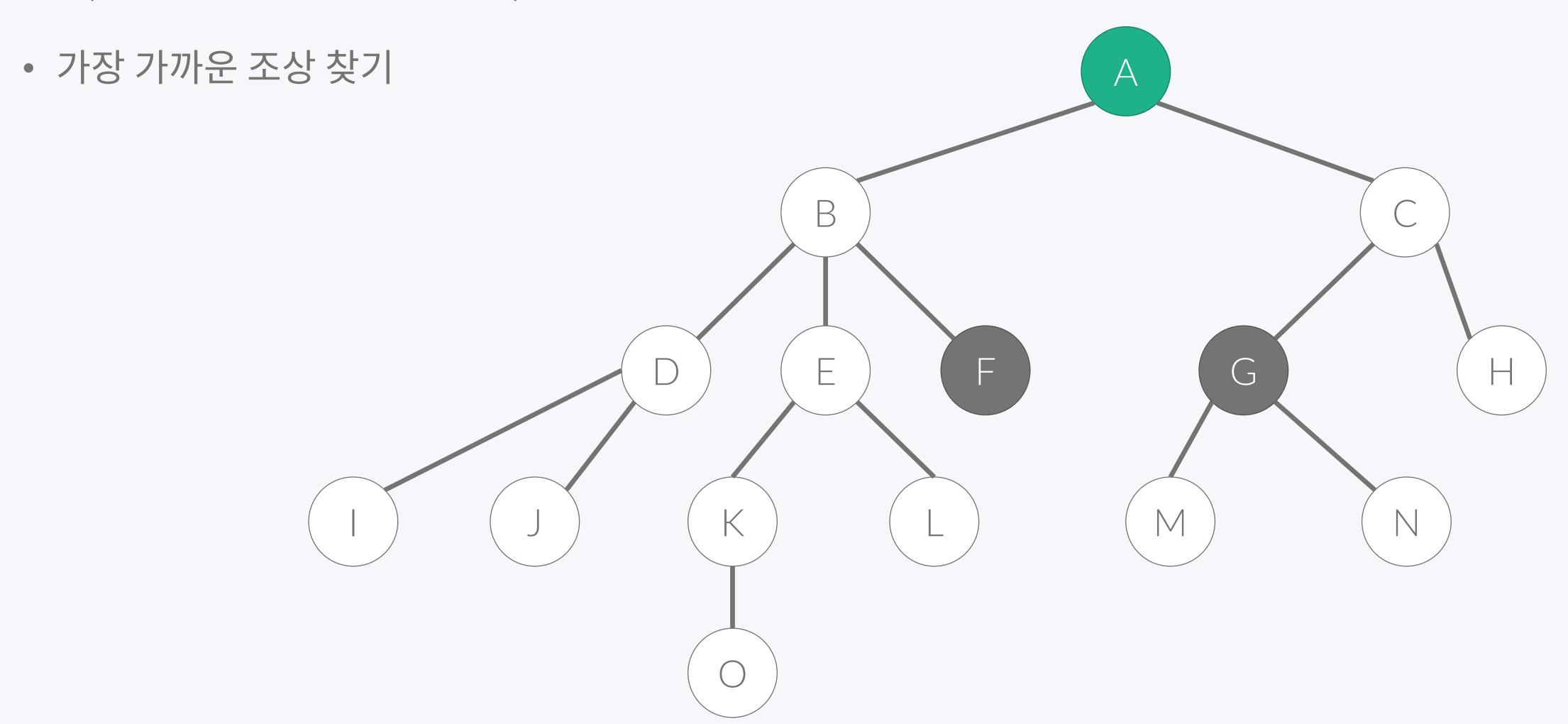
LCA

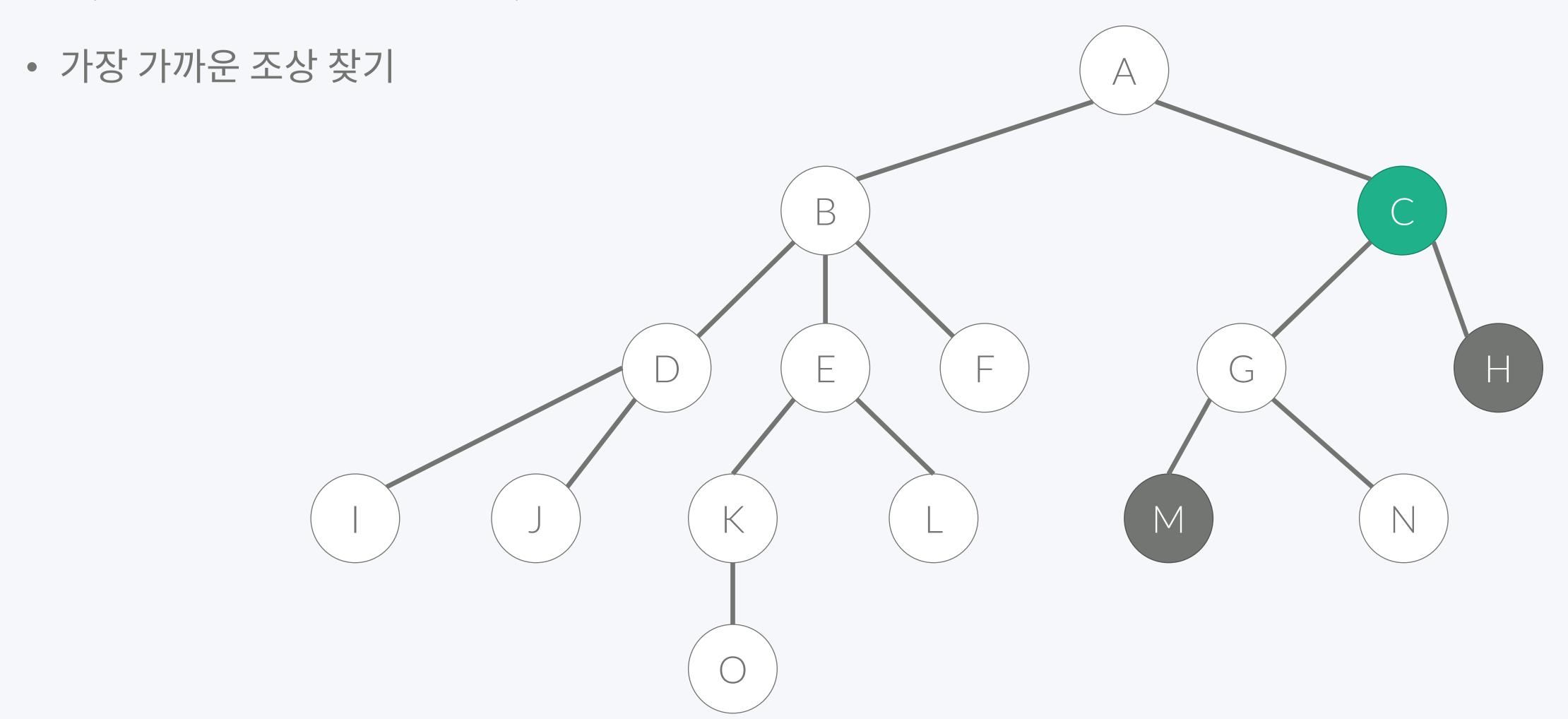


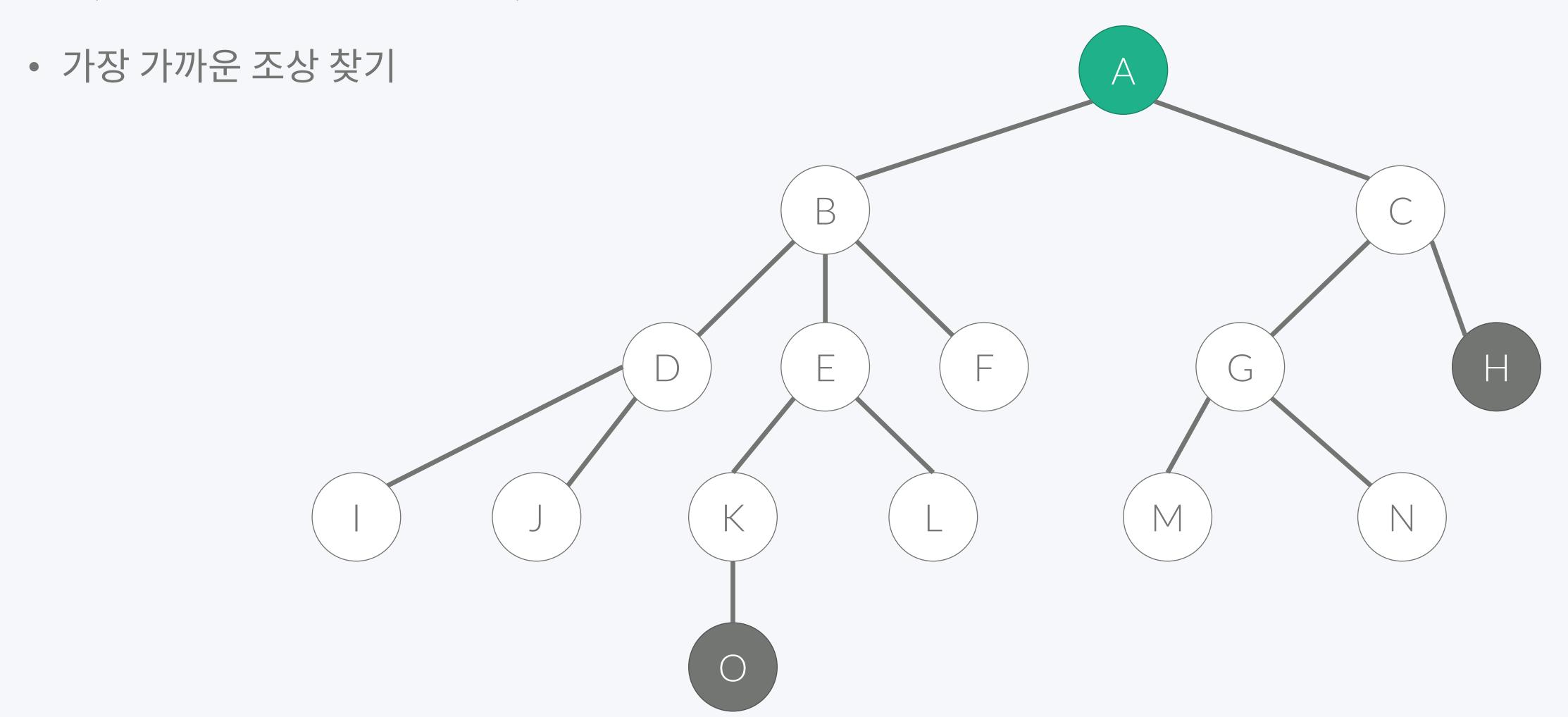










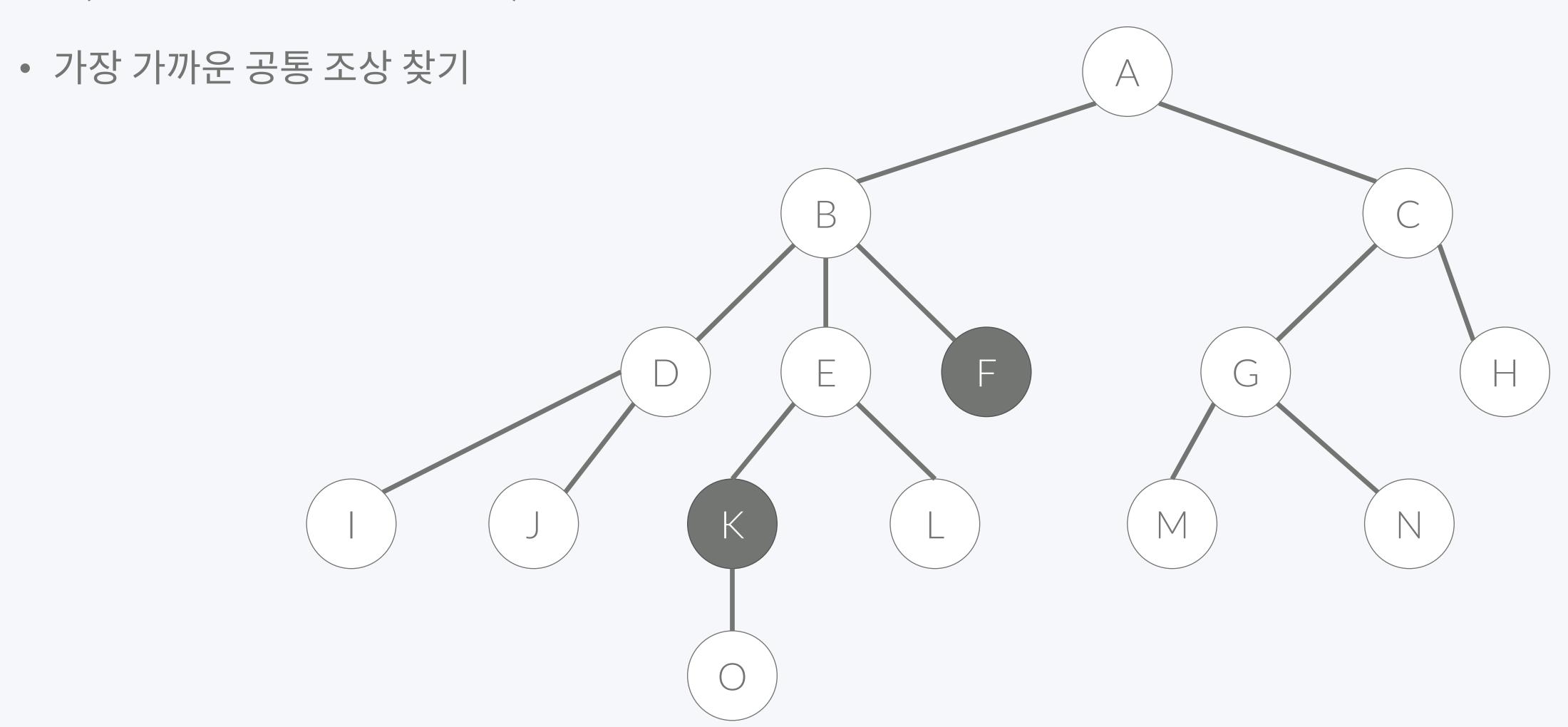


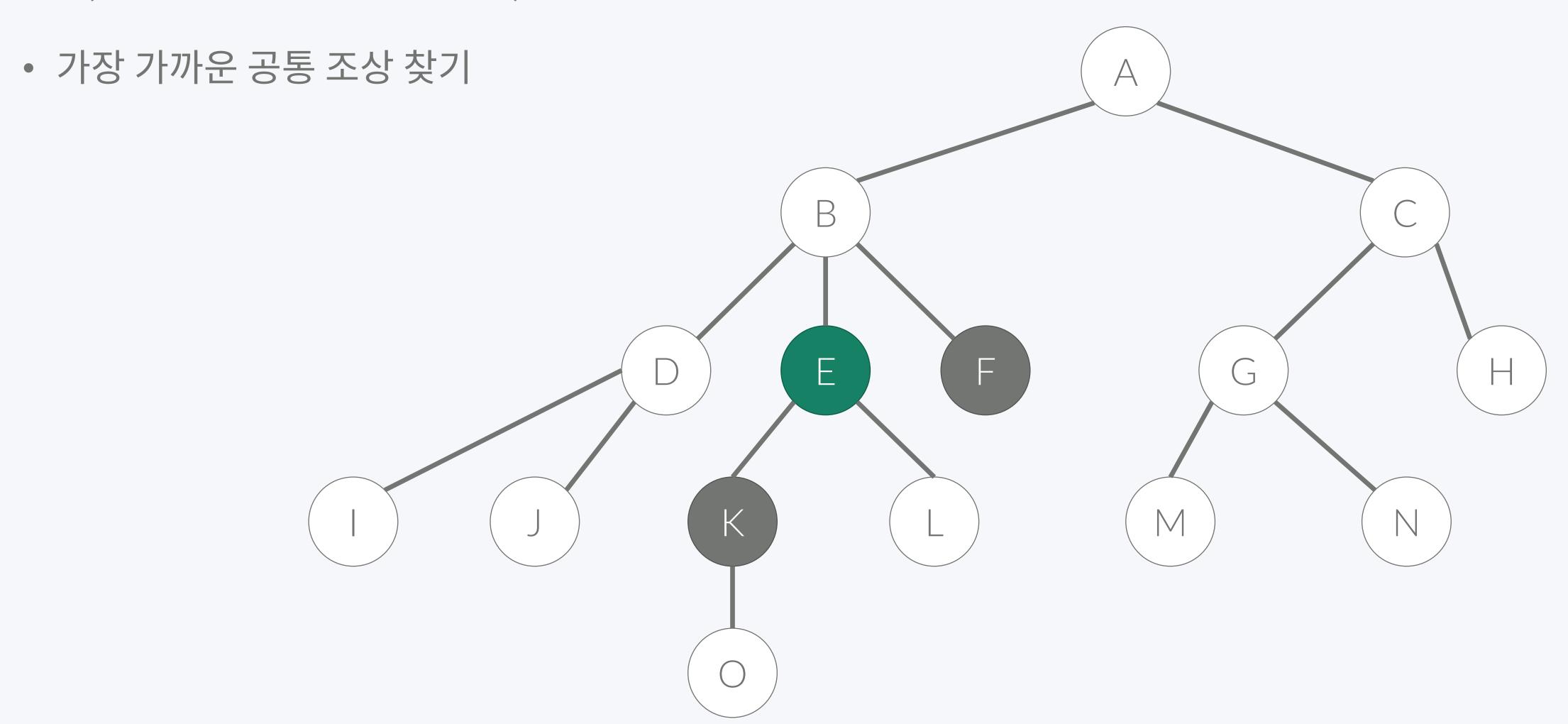
LCA (Lowest Common Ancestor)

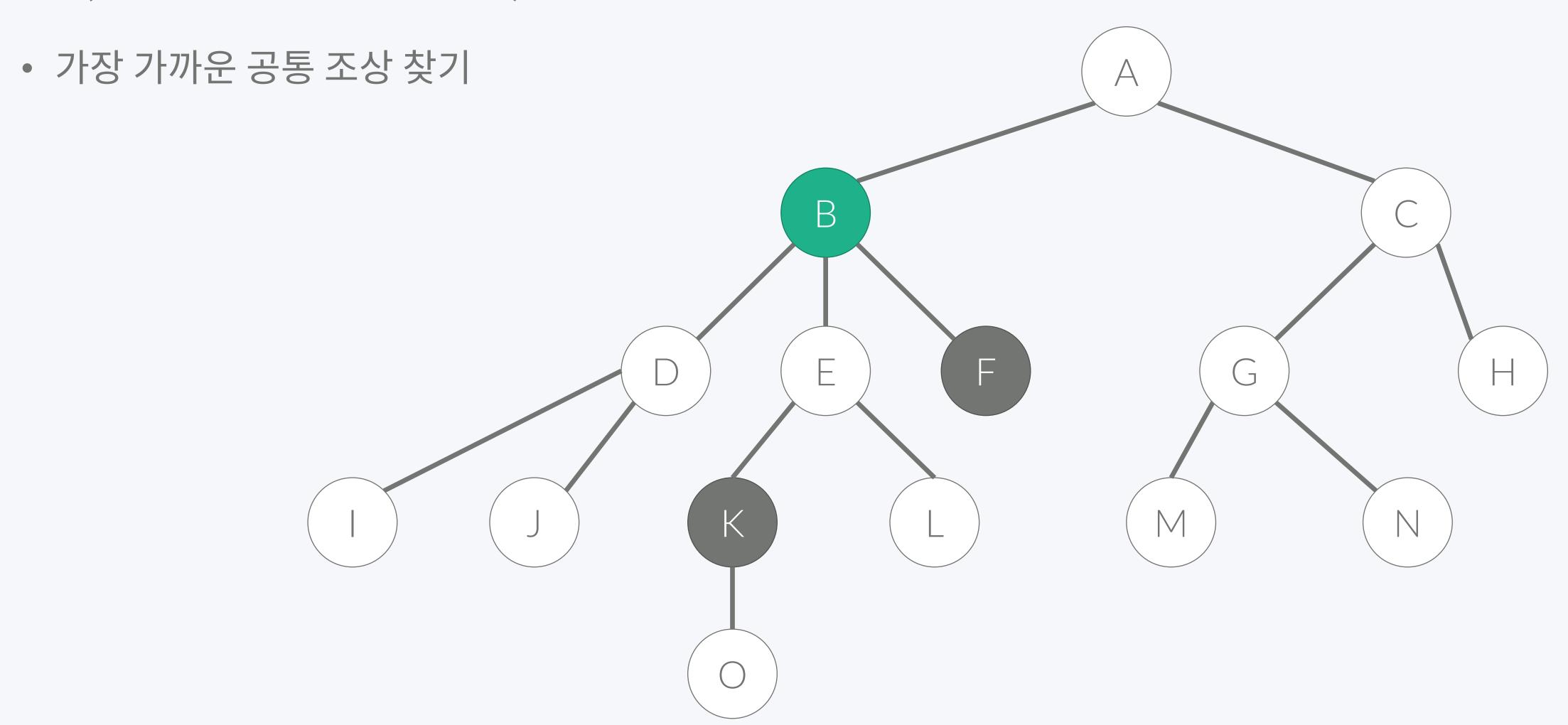
• x와 y의 LCA 구하기

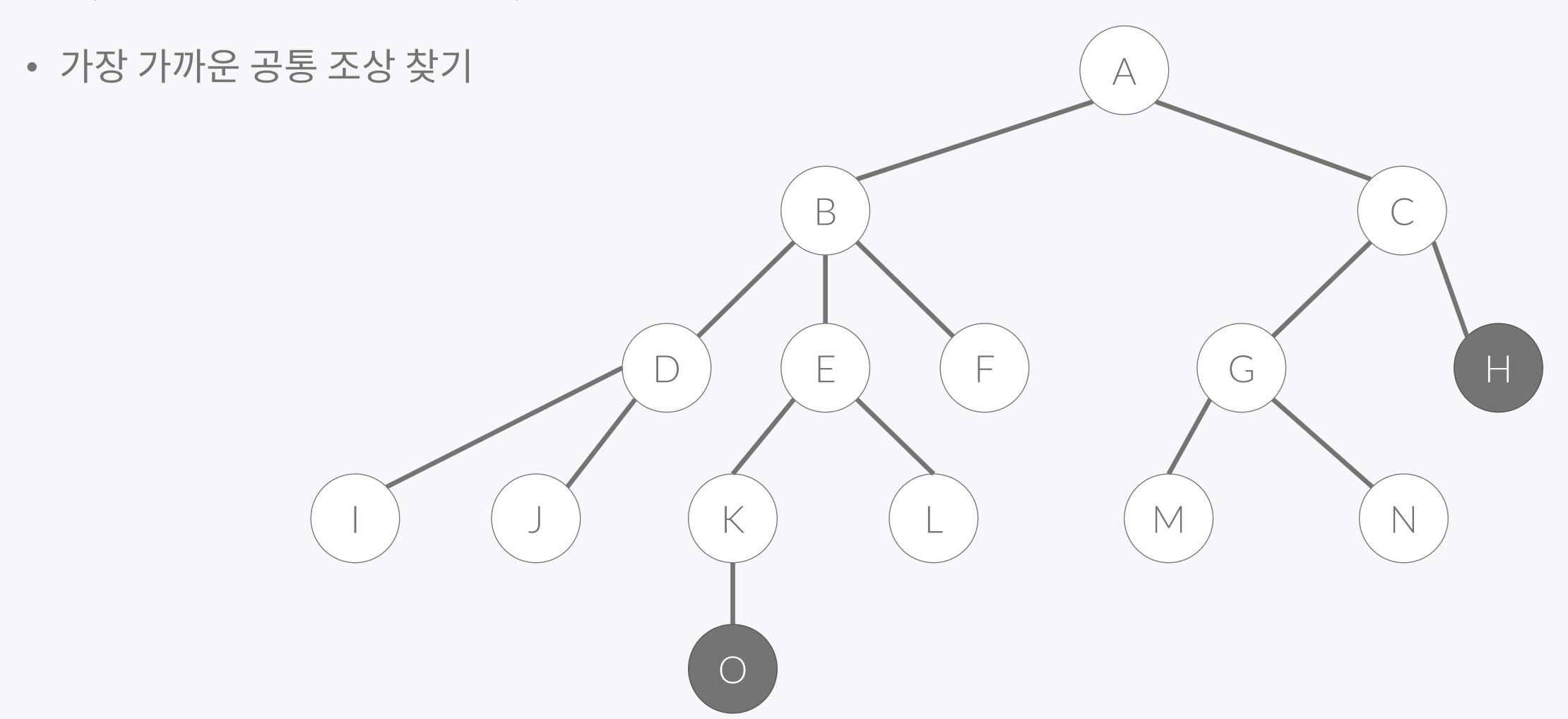
- 두 노드의 레벨이 다르면
- 레벨이 같을 때까지 레벨이 큰 것을 한 칸 씩 위로 올린다

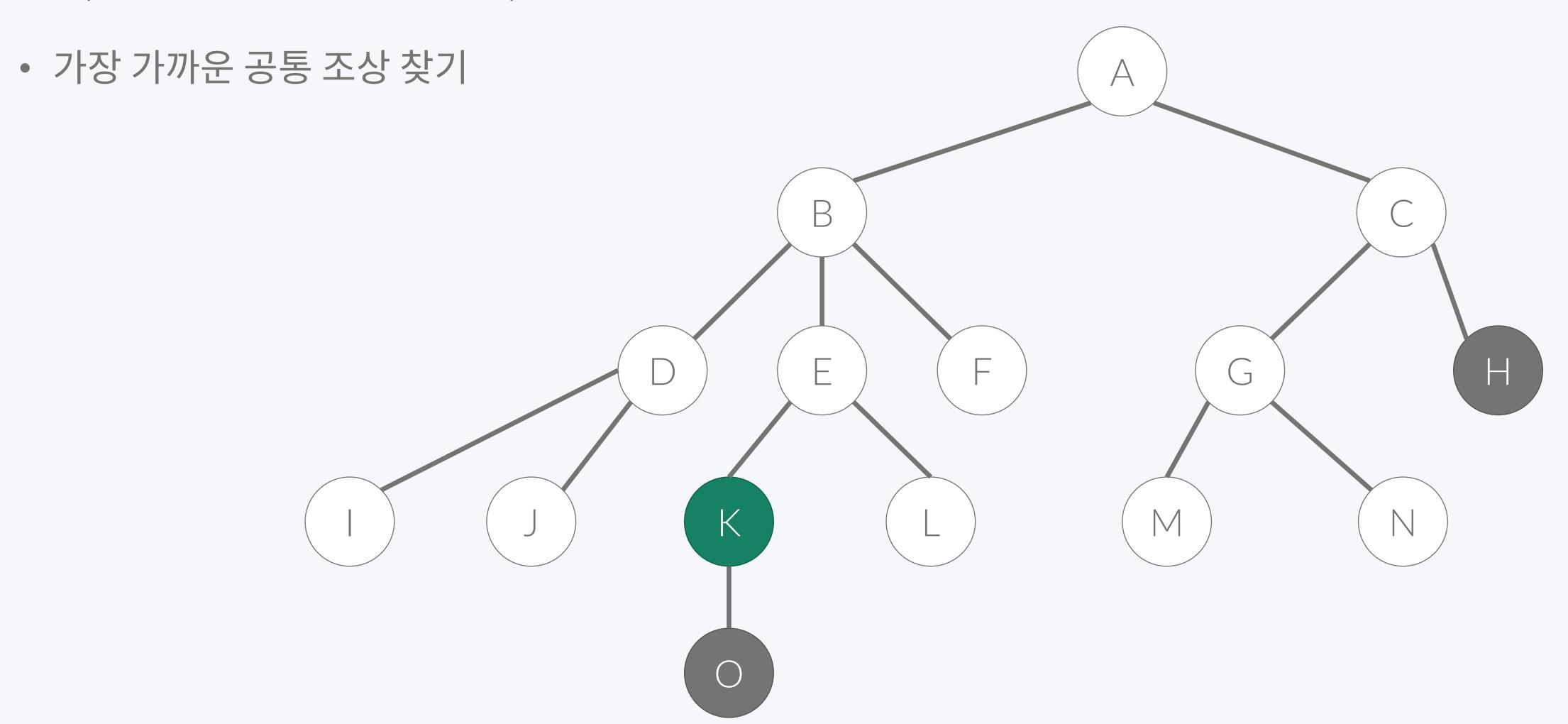
- 두 노드의 레벨이 같아졌으면
- 같은 노드가 될 때까지 한 칸씩 위로 올린다.

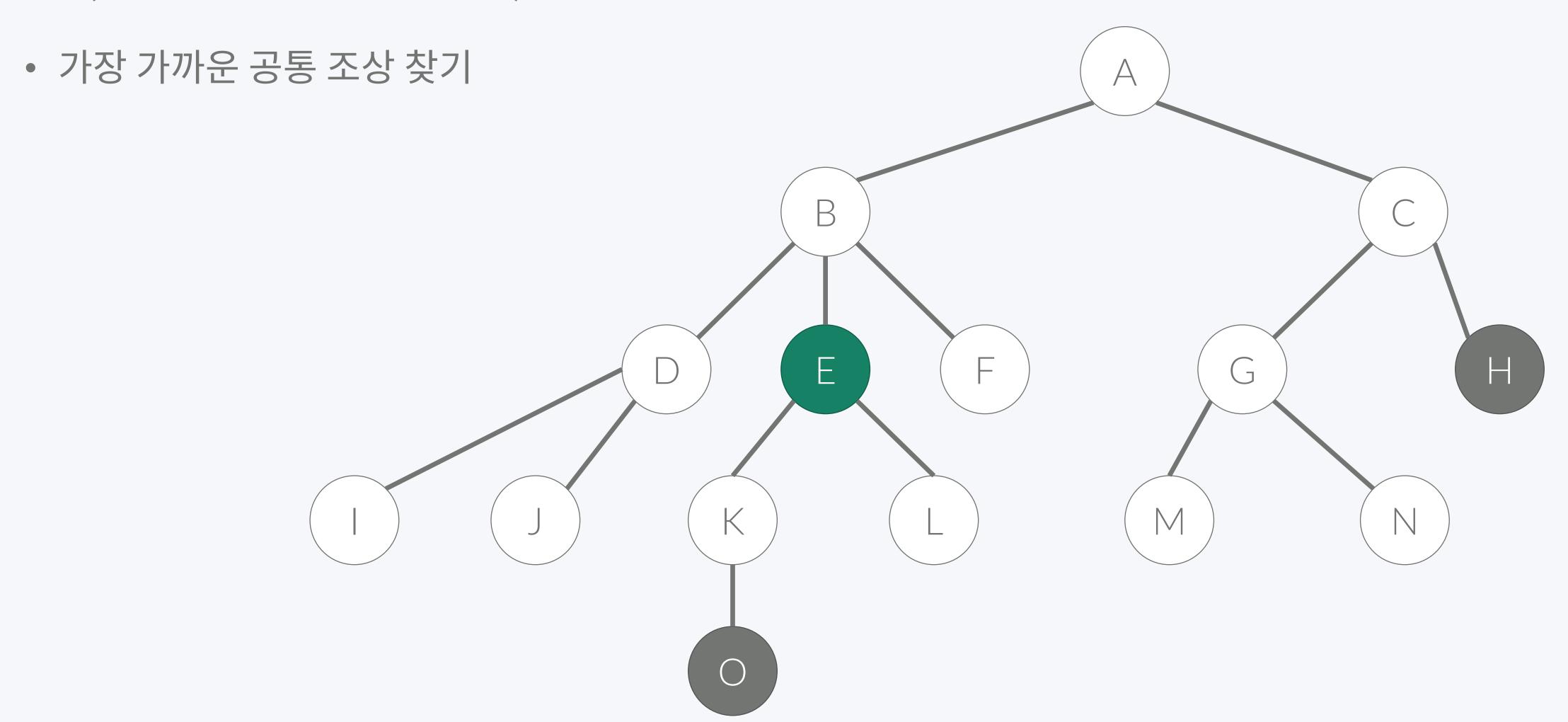


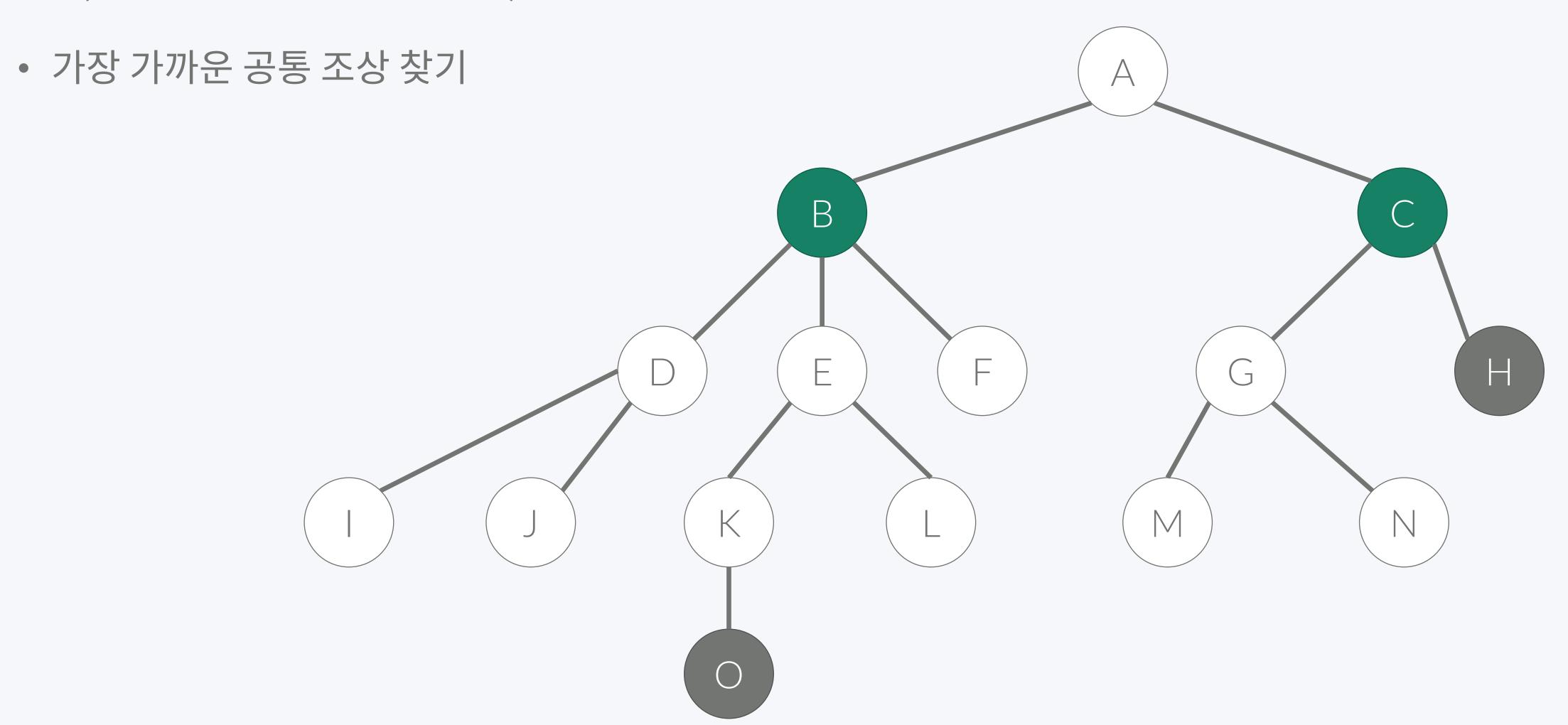


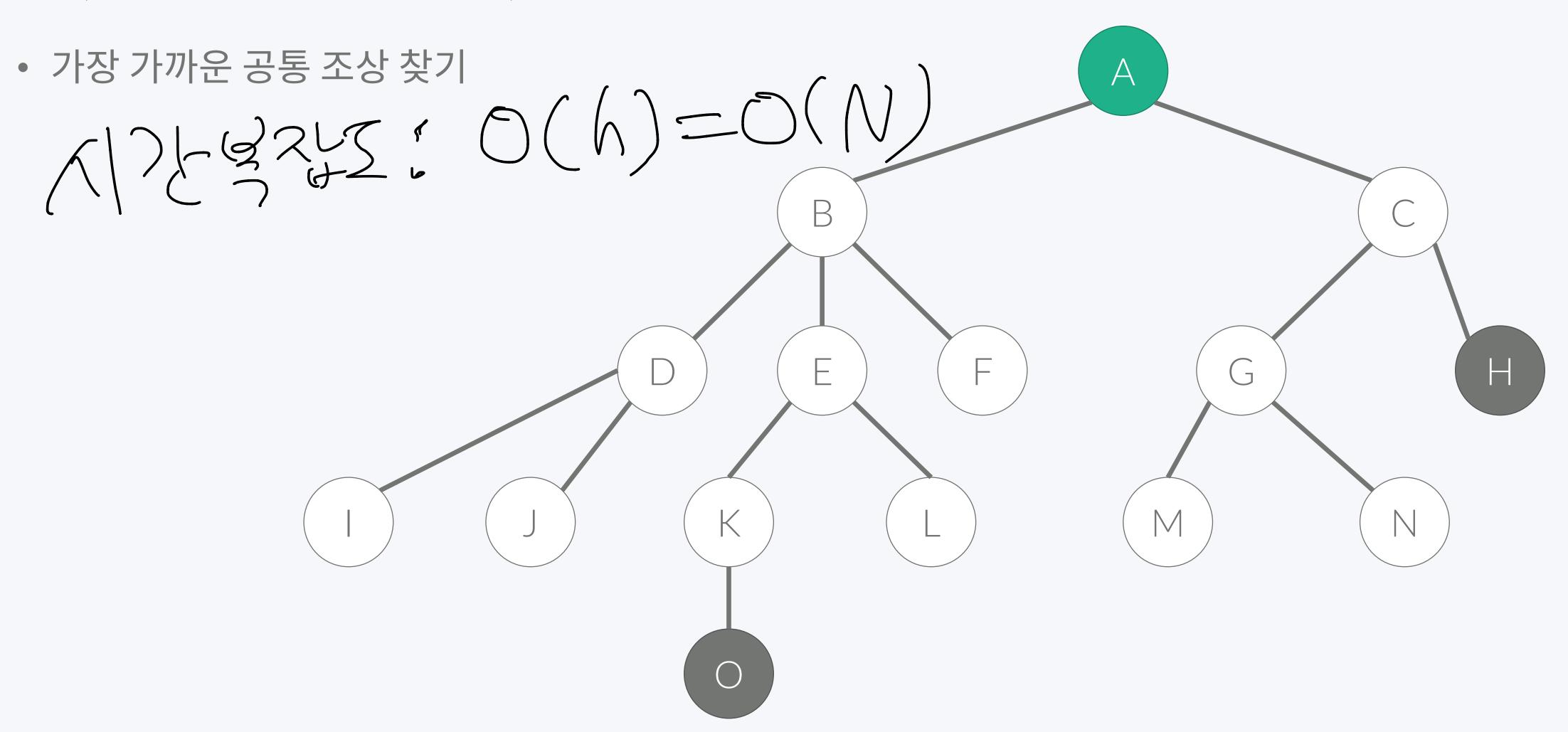










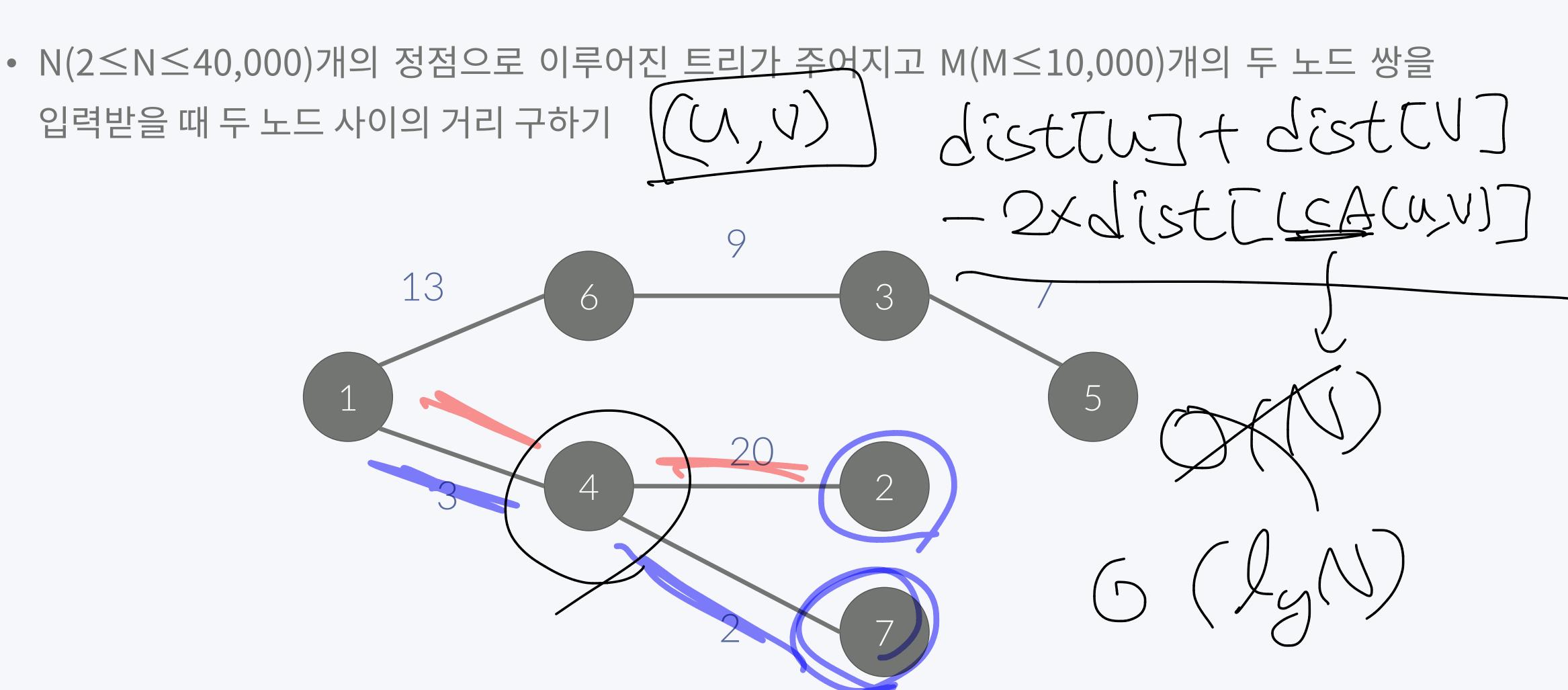


LCA

- C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/36771f645013977cfeb1
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/09b029f637354a4a3582

정점들의 거리

distrui = ZE -> V 221



정점들의거리

- 트리에서는 모든 정점 쌍 사이의 경로가 1개만 존재하기 때문에
- 어떤 정점 x에서 y로 가는 경로가 곧 최단거리가 된다.

- 거리를 구하는데 필요한 시간: O(N)
- 총 쿼리의 개수: M개
- 시간 복잡도: O(MN)

정점들의거리

- 또 다른 방법
- dist[i] = 루트에서 i까지의 거리
- 라고 정의하면
- u와 v사이의 거리는 dist[u] + dist[v] dist[lca(u,v)]로 구할 수 있다

정점들의거리

- 소스 1: http://boj.kr/b7b38062d95e49259995ee7ed329222a
- 소스 2: http://boj.kr/6abca9ce66c84fa1882d99f20ba3a2da

LCA (Lowest Common Ancestor)

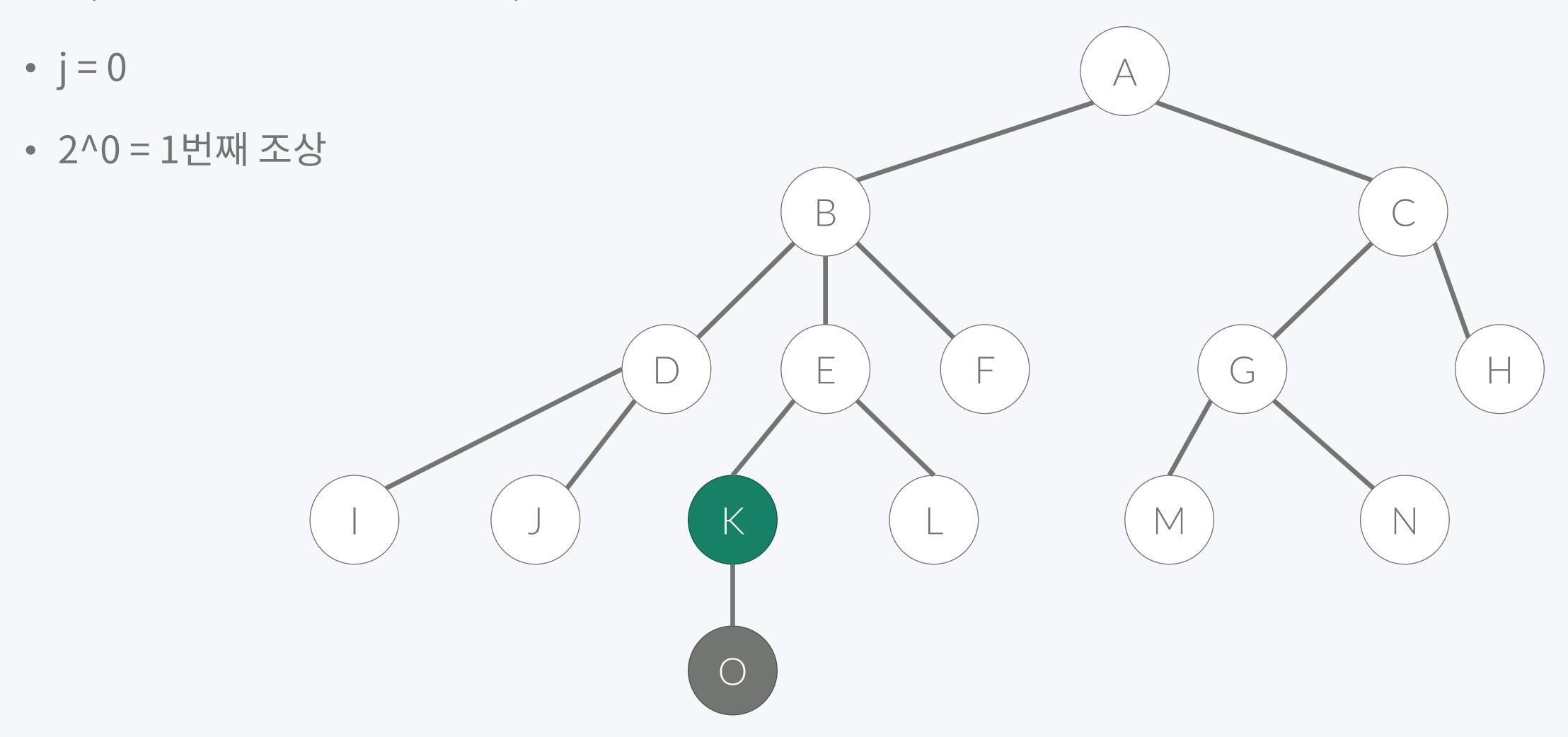
- 이 방법은 최악의 경우에 시간복잡도가 O(N) 이다.
- Dynamic Programming을 이용해서
- O(lgN) 만에 구할 수 있다.

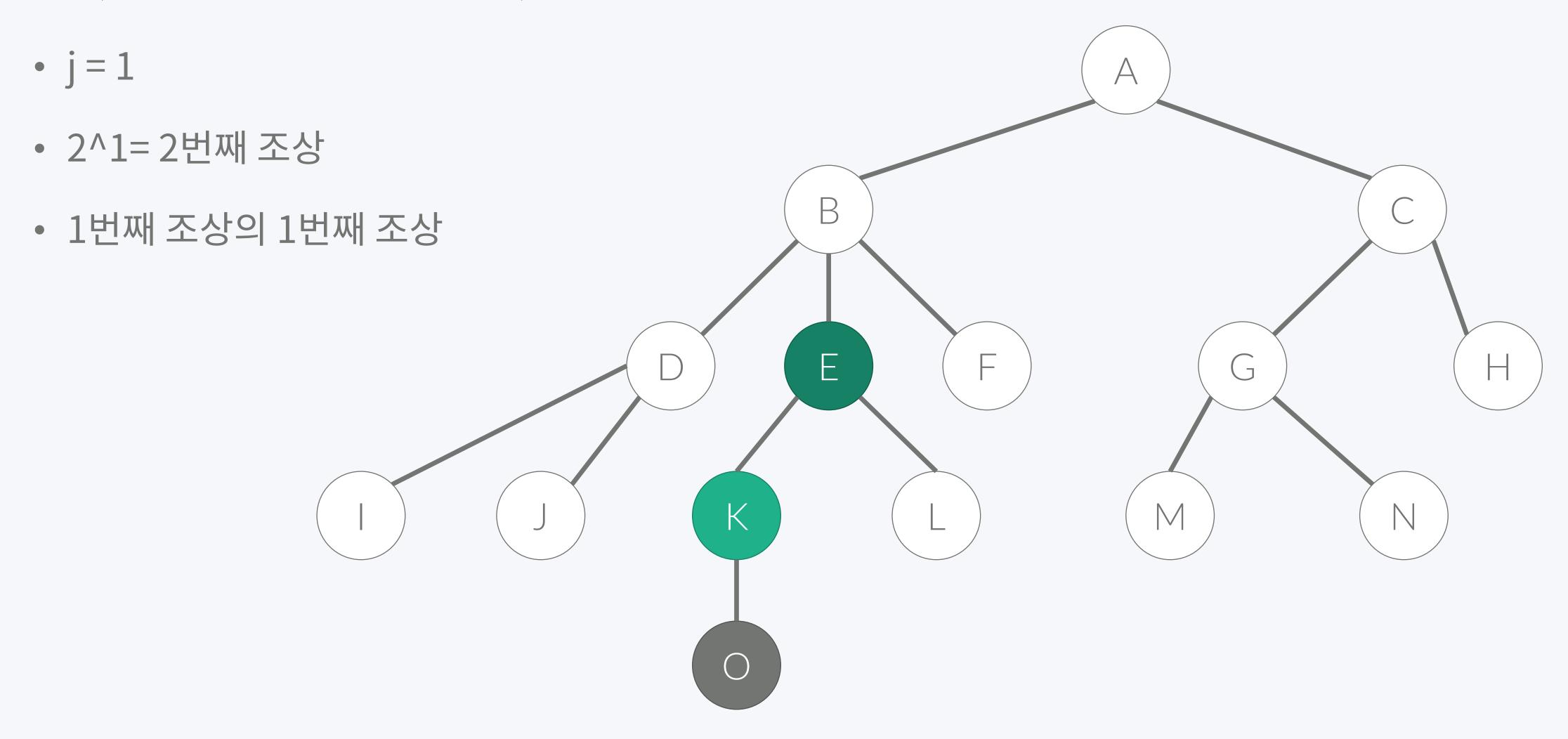
DT(]T3] = 4T T3(2)(H2H)

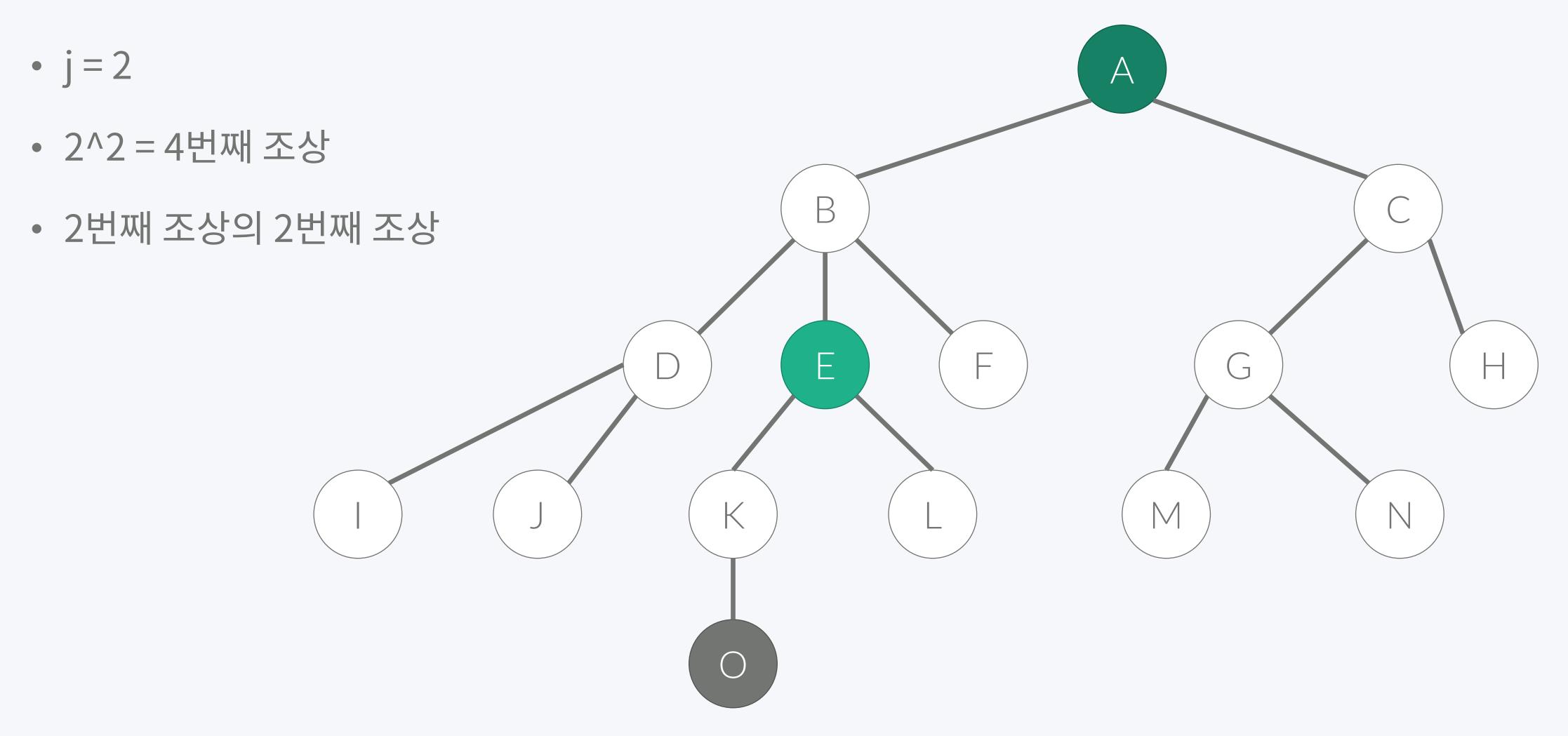
LCA (Lowest Common Ancestor)

• P[i][j] = 노드 i의 2^j번째 조상

- P[i][0] = Parent[i]
- P[i][j] = P[P[i][j-1]][j-1]







```
for (int i=1; i<=n; i++) {
   p[i][0] = parent[i];
}</pre>
```

```
for (int j=1; (1<<j) < n; j++) {
    for (int i=1; i<=n; i++) {
        if (p[i][j-1] != 0) {
            p[i][j] = p[p[i][j-1]][j-1];
        }
    }
}</pre>
```

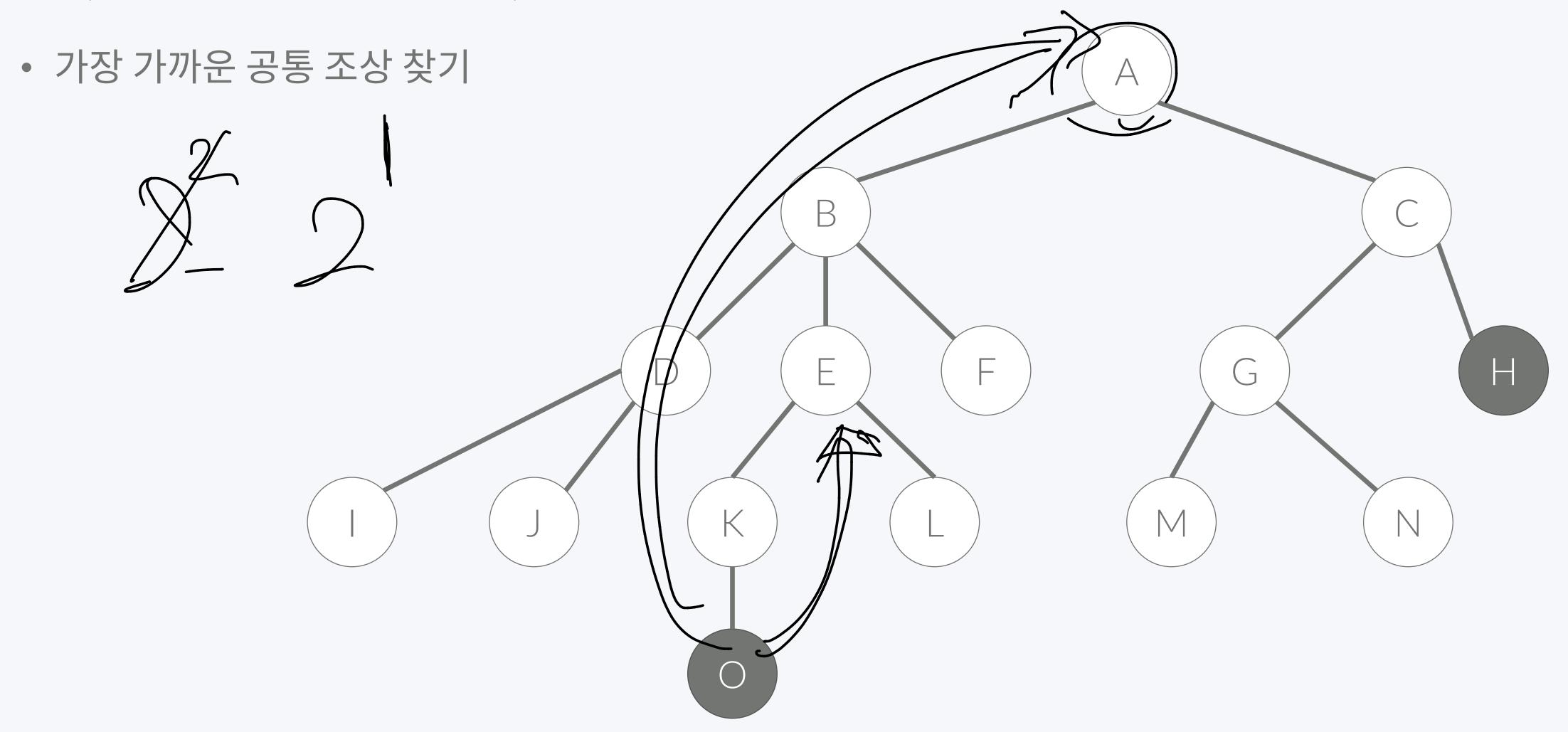
LCA (Lowest Common Ancestor)

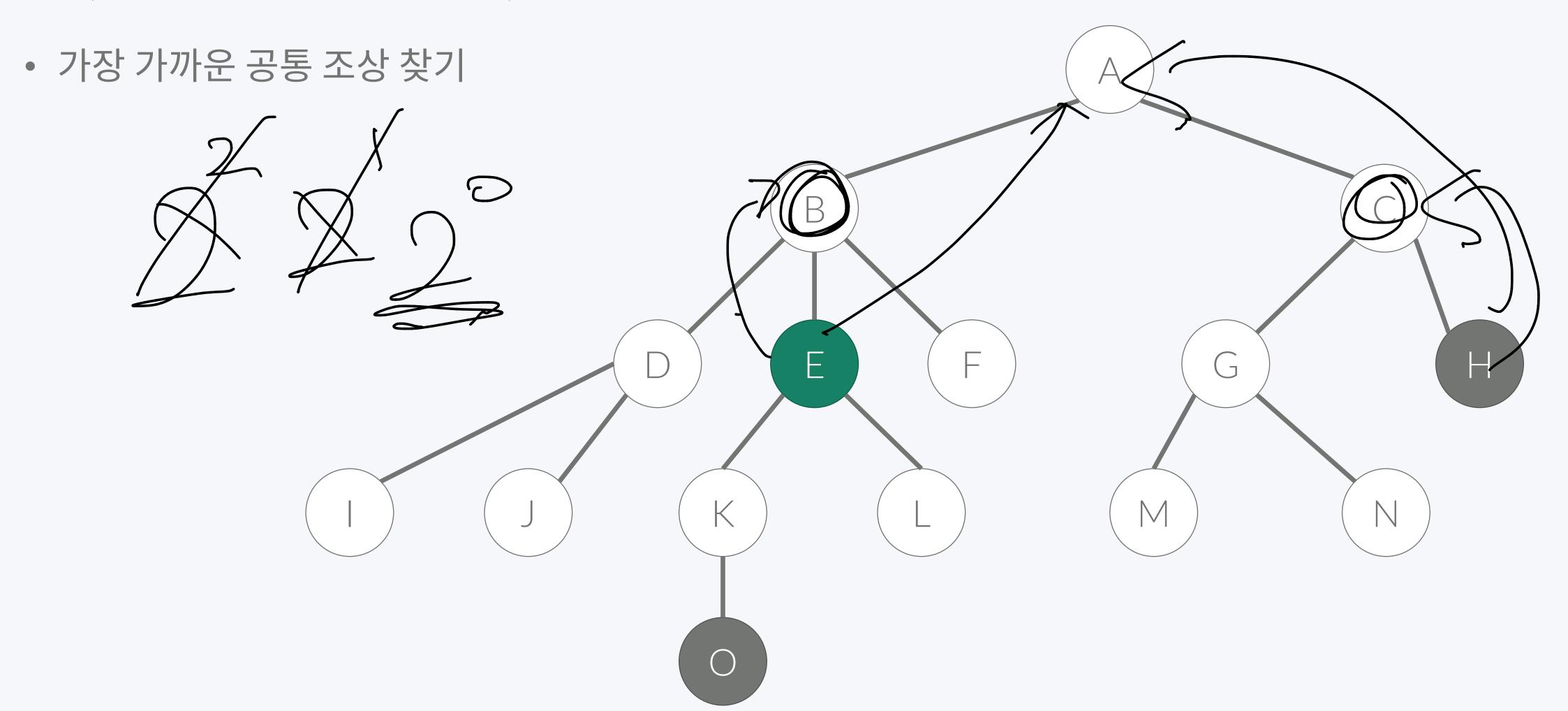
• x와 y의 LCA 구하기

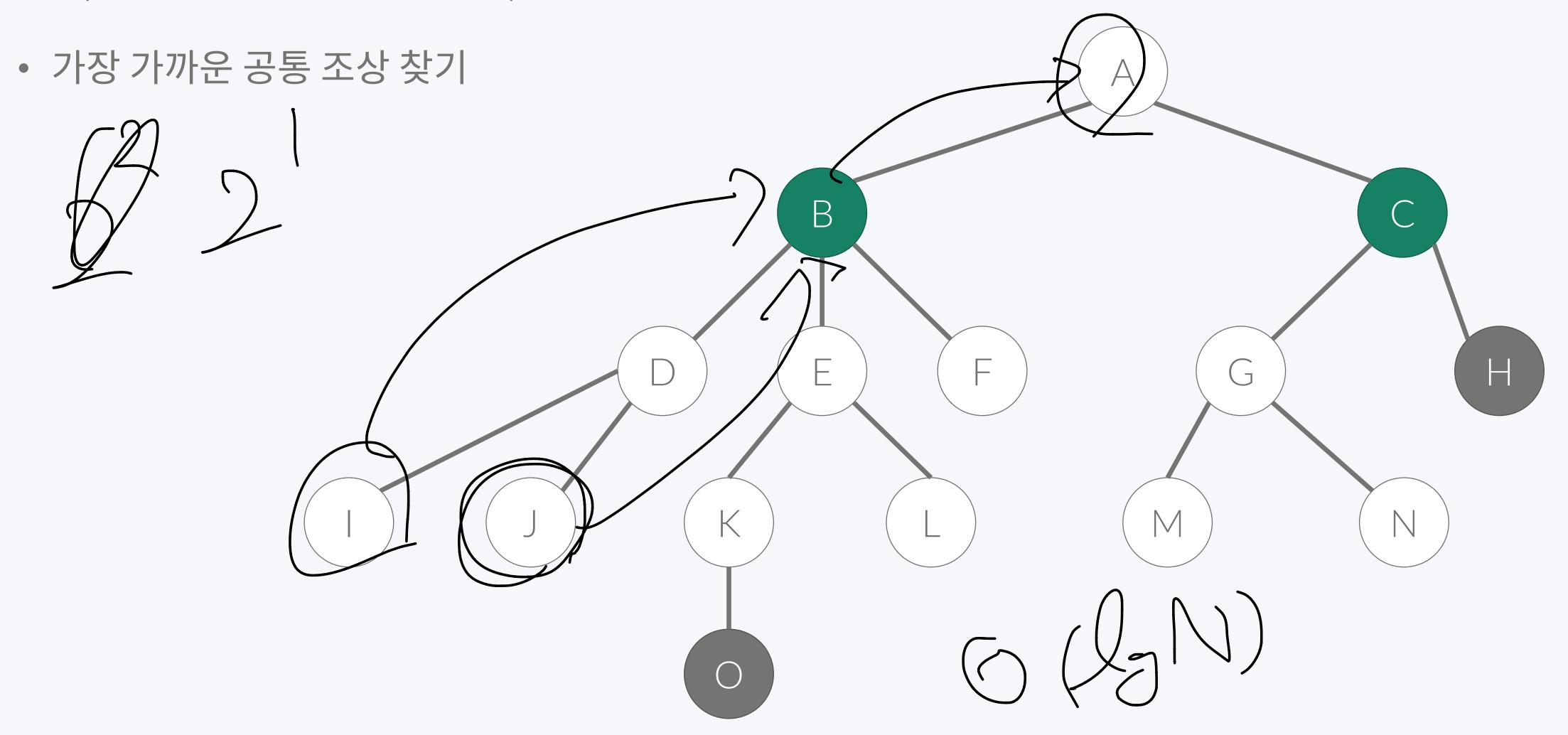
- 두 노드의 레벨이 다르면
- 레벨이 같을 때까지 레벨이 큰 것을 2^k만 씩 위로 올린다

- 두 노드의 레벨이 같아졌으면
- 같은 노드가 되지 않을 때까지 2^k 칸씩 위로 올린다.

• 그 다음 마지막으로 1 칸 올린다.







LCA2

https://www.acmicpc.net/problem/11438

• 소스: http://boj.kr/ffd8307287c7457292c76e29971fe529

도로네트워크

- N개의 도시와 그 도시를 연결하는 N-1개의 도로로 이루어진 도로 네트워크가 있다.
- 모든 도시의 쌍에는 그 도시를 연결하는 유일한 경로가 있고, 각 도로의 길이는 입력으로 주어진다.
- 총 K개의 도시 쌍이 주어진다. 이 때, 두 도시를 연결하는 경로 상에서 가장 짧은 도로의 길이와 가장 긴 도로의 길이를 구하는 프로그램을 작성하시오.

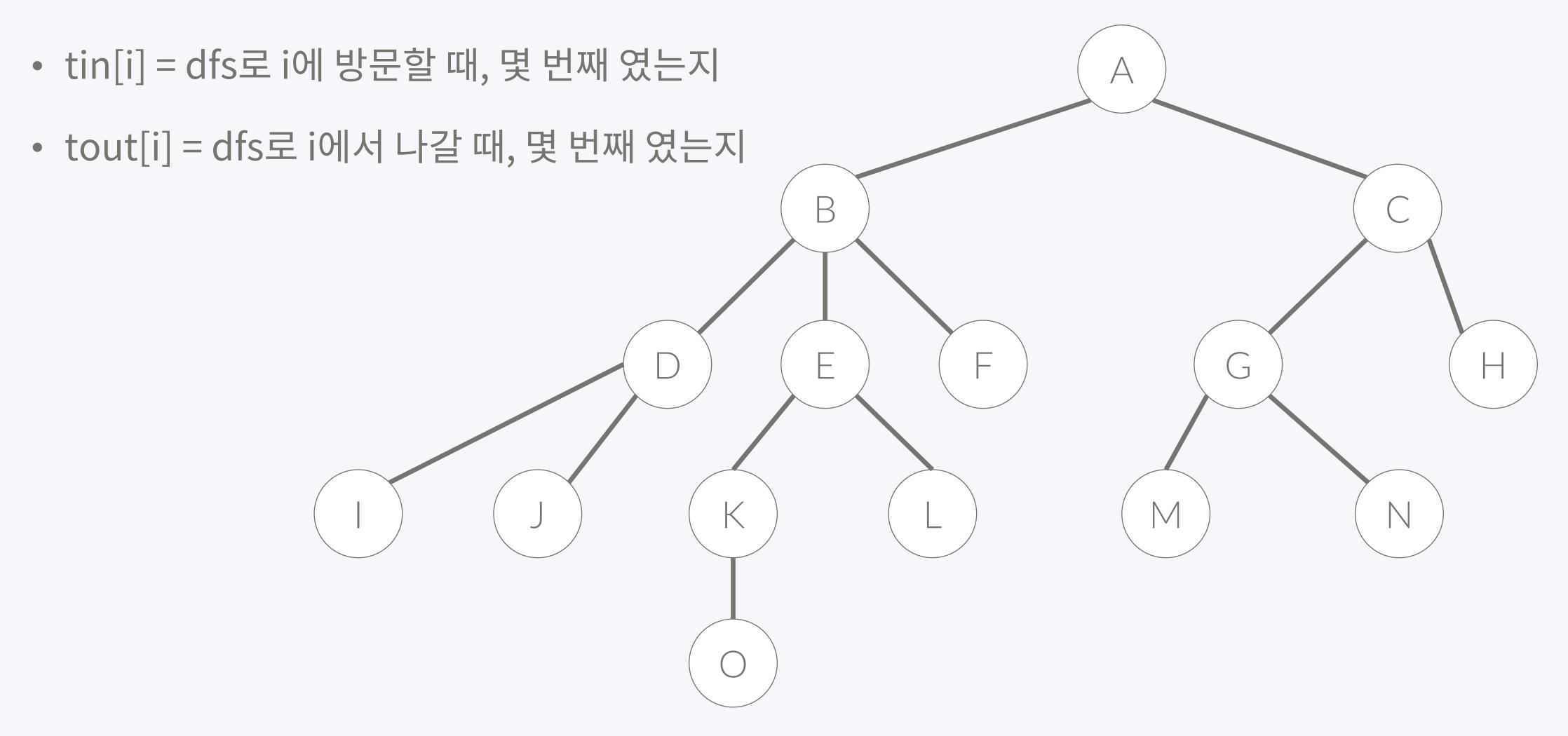
도로네트워크

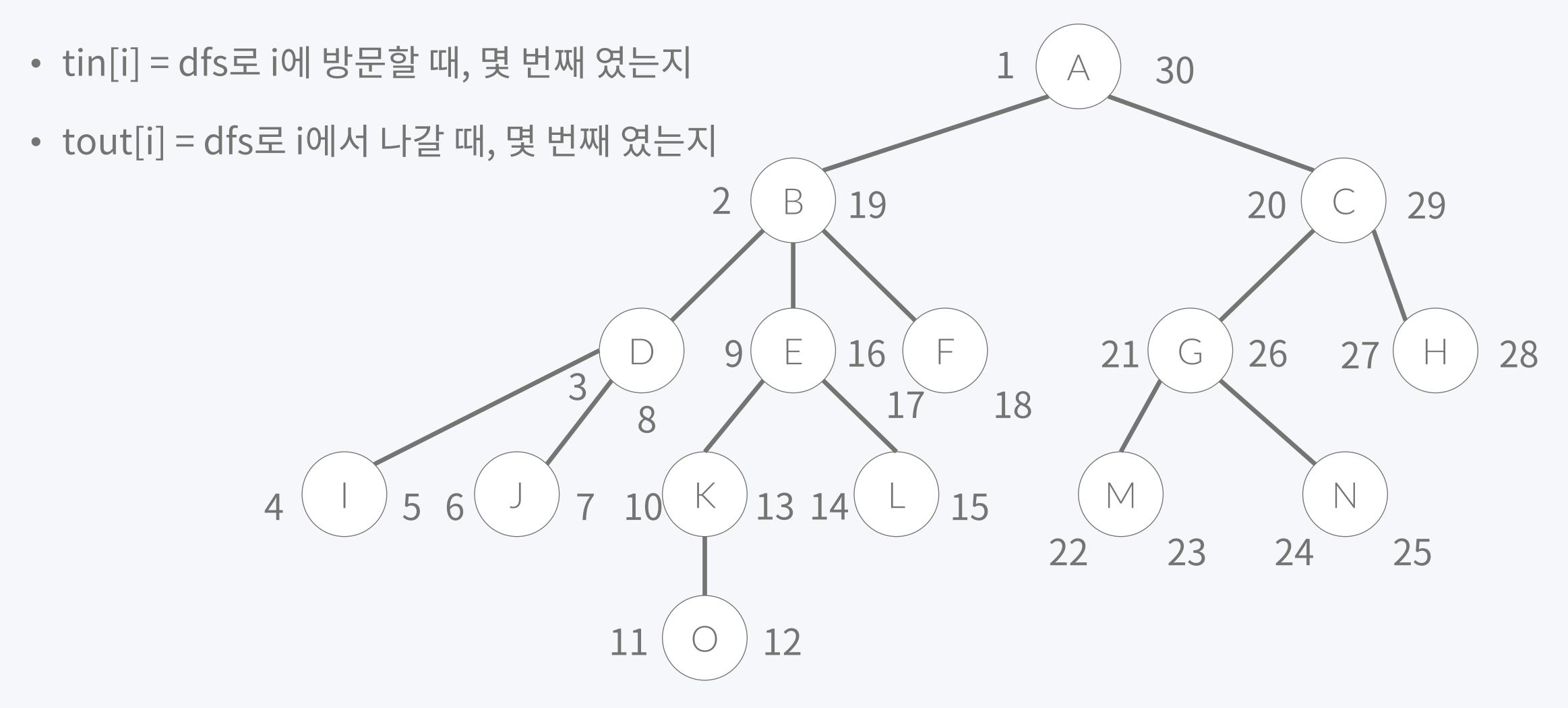
- LCA를 구하는 문제인데
- 배열을 2개 더 만들어야 한다.
- P[i][j] = i의 2^j번째 parent
- len_min[i][j] = i의 2^j번째 parent까지 올라가면서 만나는 모든 도로 중 가장 짧은 것의 길이
- len_max [i][j] = i의 2^j번째 parent까지 올라가면서 만나는 모든 도로 중 가장 긴것의 길이

도로네트워크

https://www.acmicpc.net/problem/3176

• 소스: http://boj.kr/e09bdfb1fdb2498aa80b8aefb20ff85e





```
void dfs(int v, int parent) {
    tin[v] = ++timer;
    p[v][0] = parent;
    for (int i=1; i<=l; i++) {
        p[v][i] = p[p[v][i-1]][i-1];
    for (int to : a[v]) {
        if (to != parent) {
            dfs(to, v);
    tout[v] = ++timer;
```

```
bool upper(int u, int v) {
    return (tin[u] <= tin[v] && tout[u] >= tout[v]);
}
```

```
int lca(int u, int v) {
    if (upper(u, v)) return u;
    if (upper(v, u)) return v;
    for (int i=l; i>=0; i--) {
        if (!upper(p[u][i], v)) {
            u = p[u][i];
    return p[u][0];
```

LCA2

https://www.acmicpc.net/problem/11438

• 소스: http://boj.kr/4b302659f25c47b6a41c3085305b4a24

- N개의 정점으로 이루어진 트리가 주어졌을 때, 쿼리 M개를 수행하는 문제
- 쿼리 r u v: 트리의 루트가 r이라고 했을 때, u와 v의 LCA를 구한다.

https://www.acmicpc.net/problem/15480

• LCA(x, y) = 루트가 1일 때, x와 y의 LCA

- LCA(x, y) = 루트가 1일 때, x와 y의 LCA
- 쿼리 r u v: 트리의 루트가 r이라고 했을 때, u와 v의 LCA를 구한다.
- 쿼리의 정답은 r, u, v, LCA(u, v), LCA(r, u), LCA(r, v) 중 하나이다.

- LCA(x, y) = 루트가 1일 때, x와 y의 LCA
- 쿼리 r u v: 트리의 루트가 r이라고 했을 때, u와 v의 LCA를 구한다.
- 쿼리의 정답은 r, u, v, LCA(u, v), LCA(r, u), LCA(r, v) 중 하나이다.
- 트리의 루트가 r이라고 했을 때, u와 v의 LCA가 x라면
- x는 dist(x, u) + dist(x, v) + dist(x, r)이 가장 작은 값을 가지는 정점이다

https://www.acmicpc.net/problem/15480

• 소스: http://boj.kr/47a466b402b8412bb5e518a534578df6