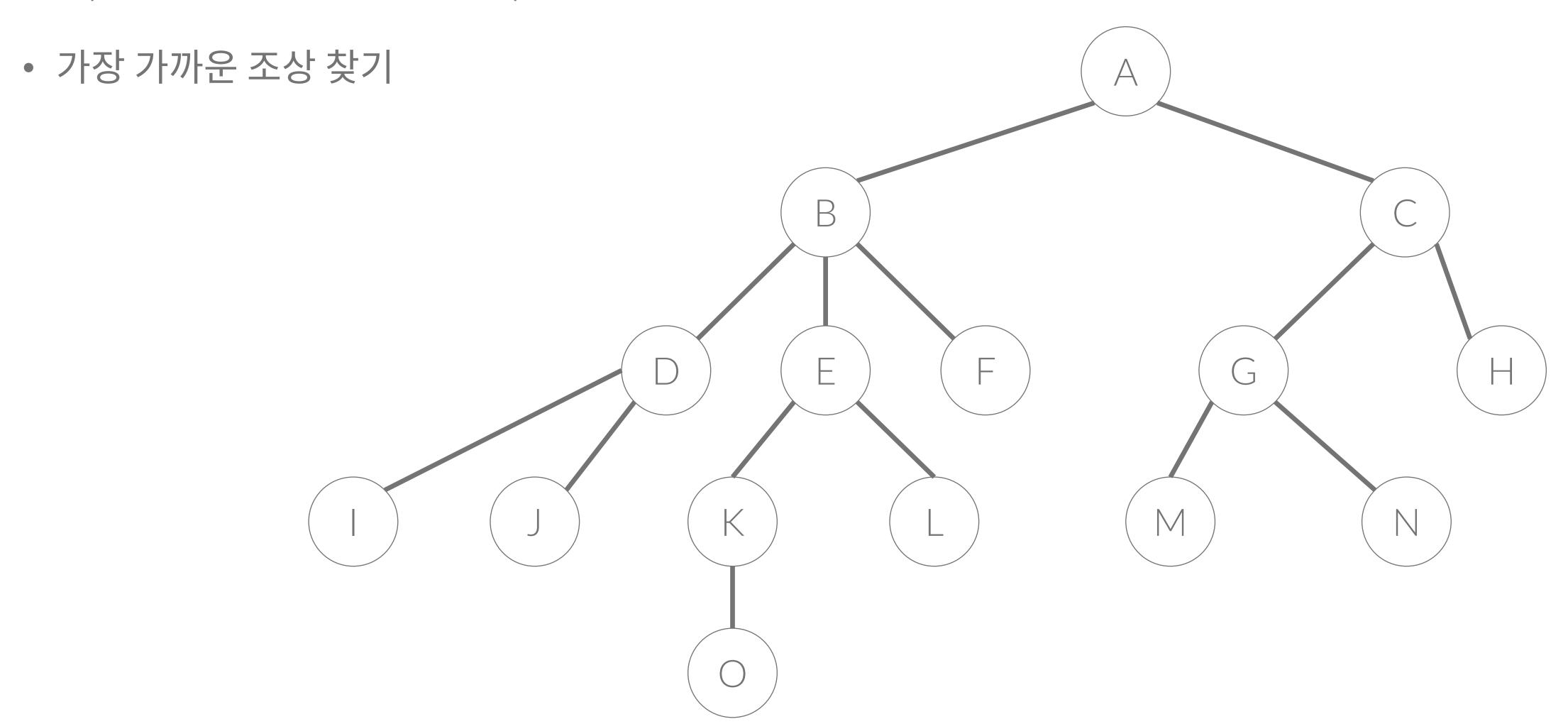
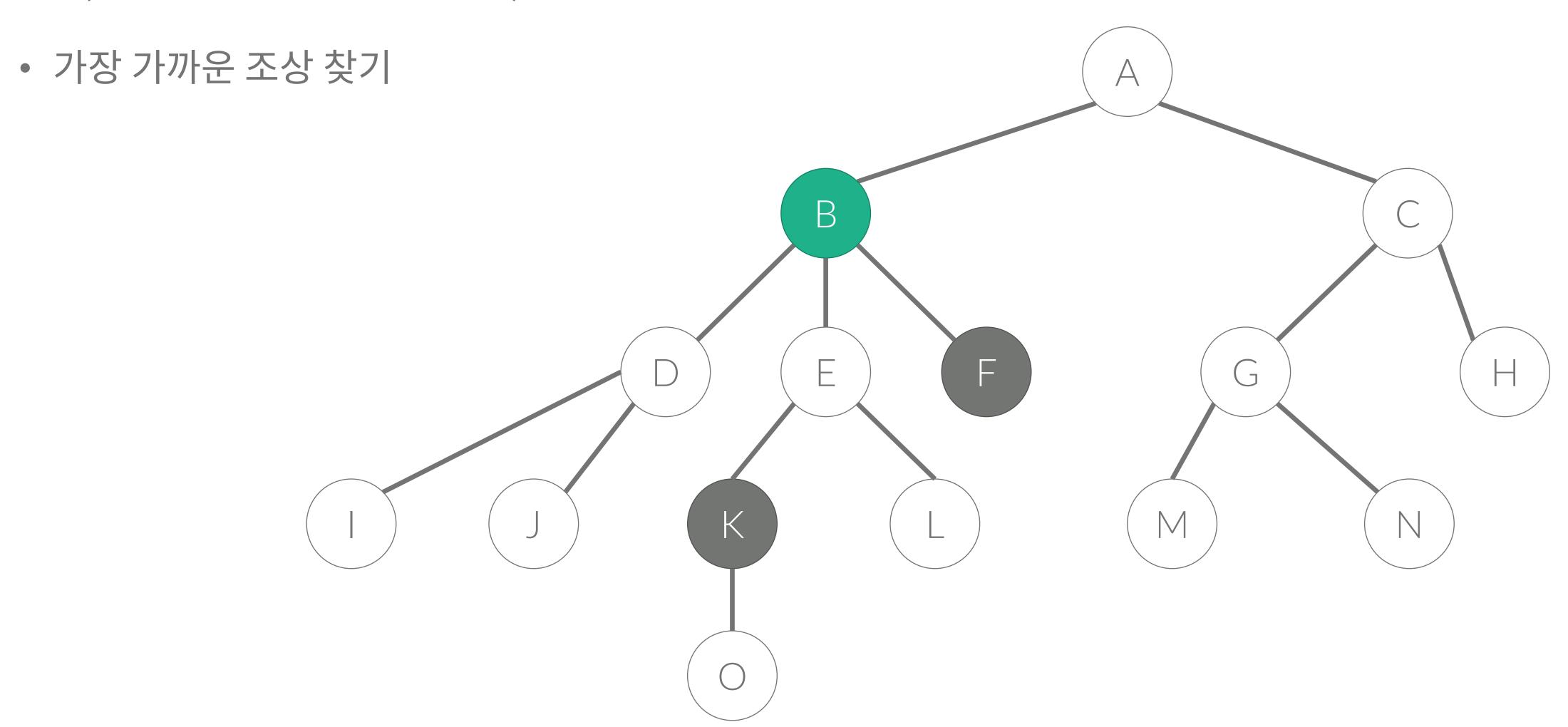
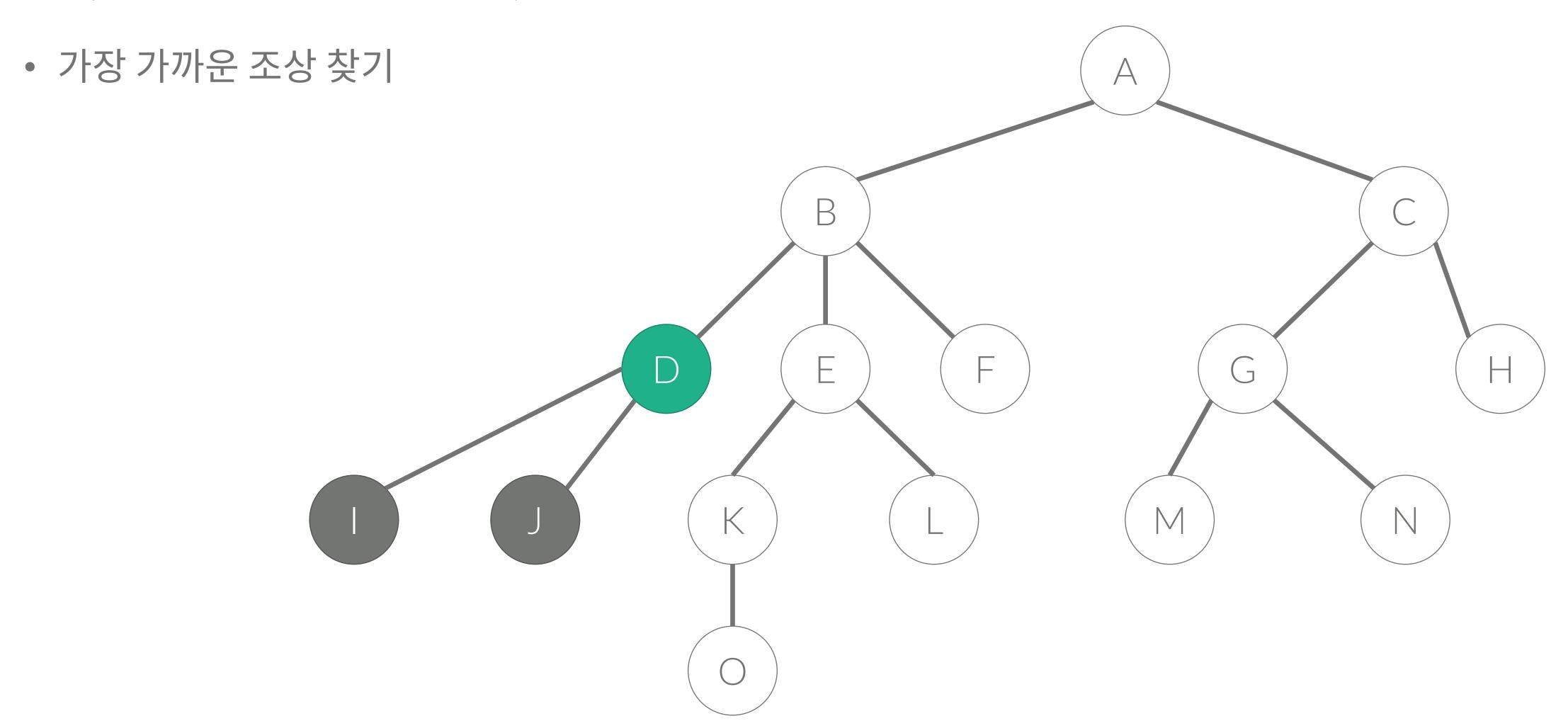


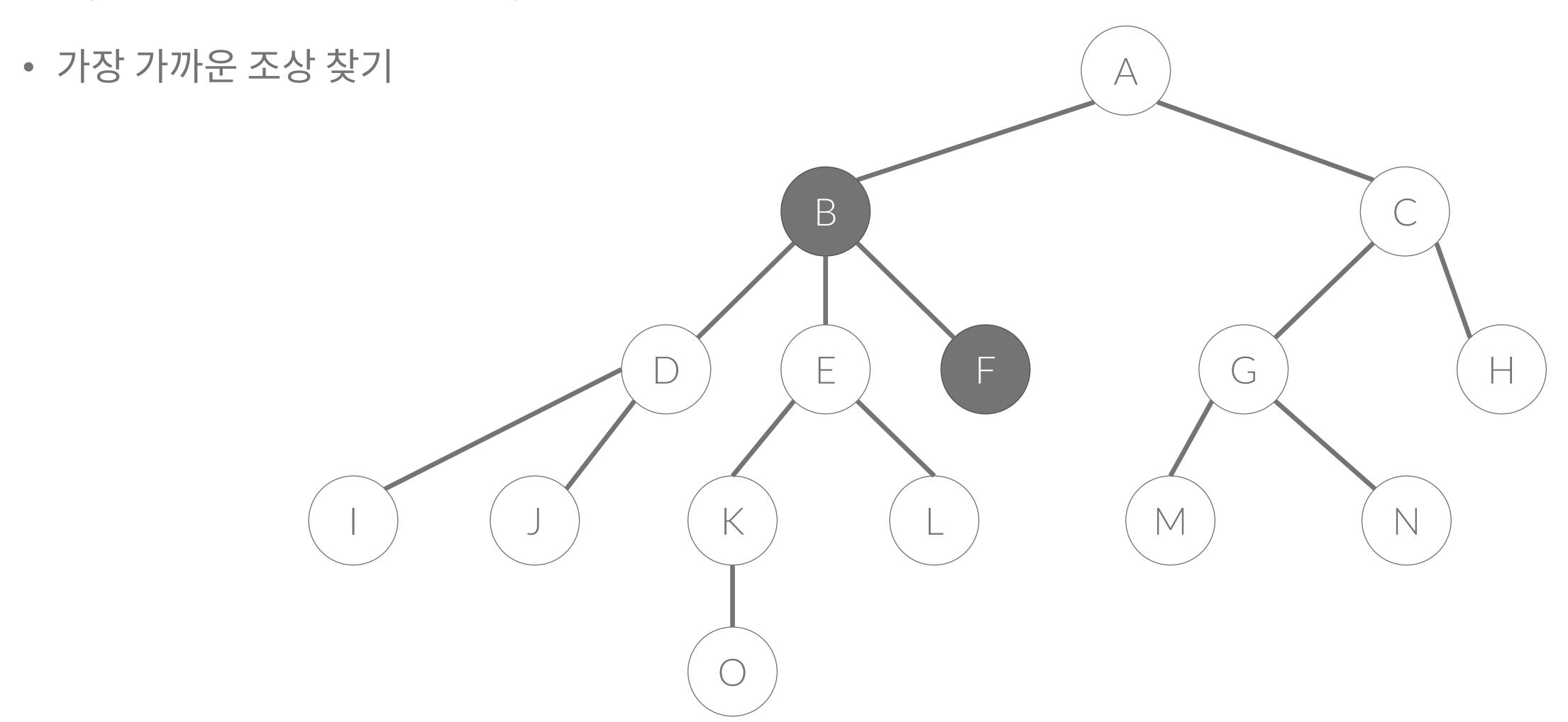
최백준 choi@startlink.io

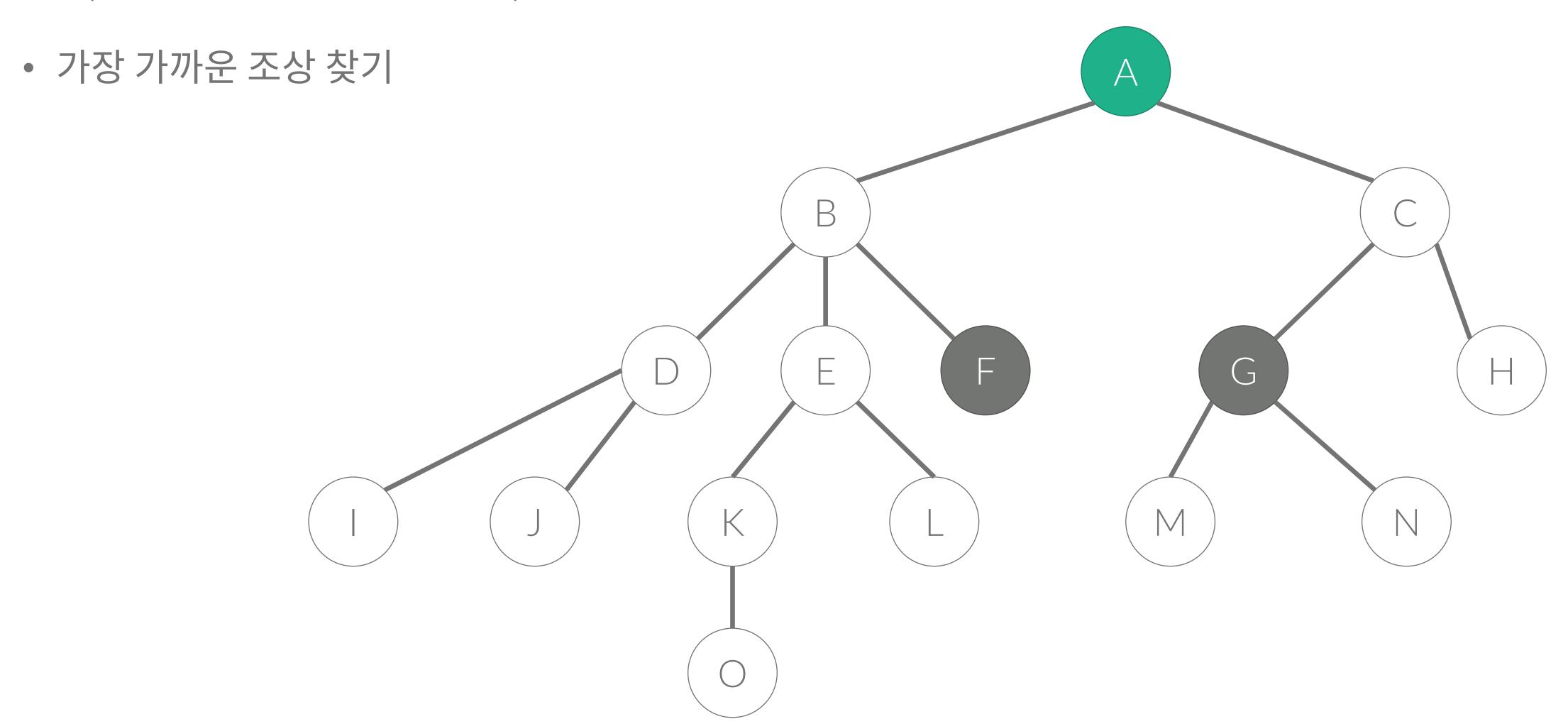
LCA

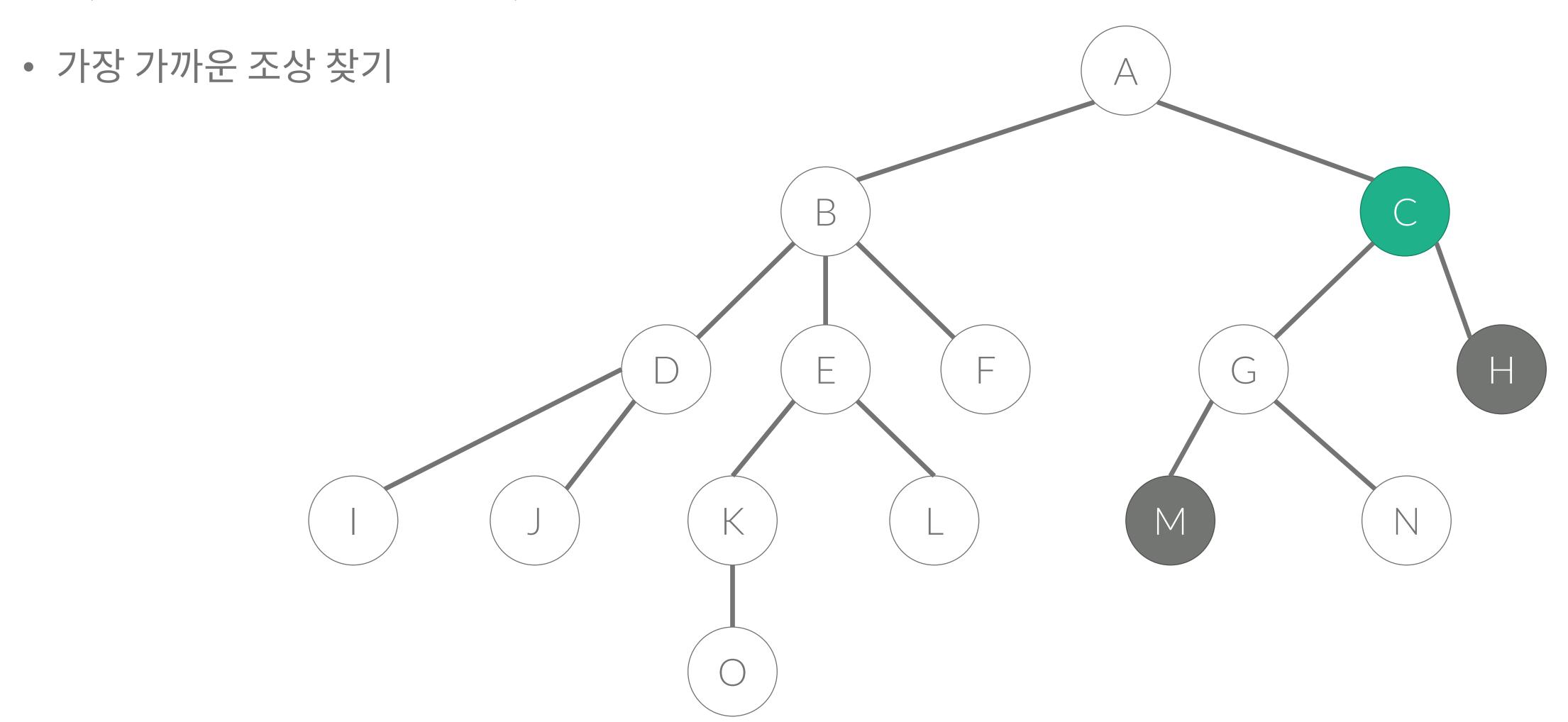


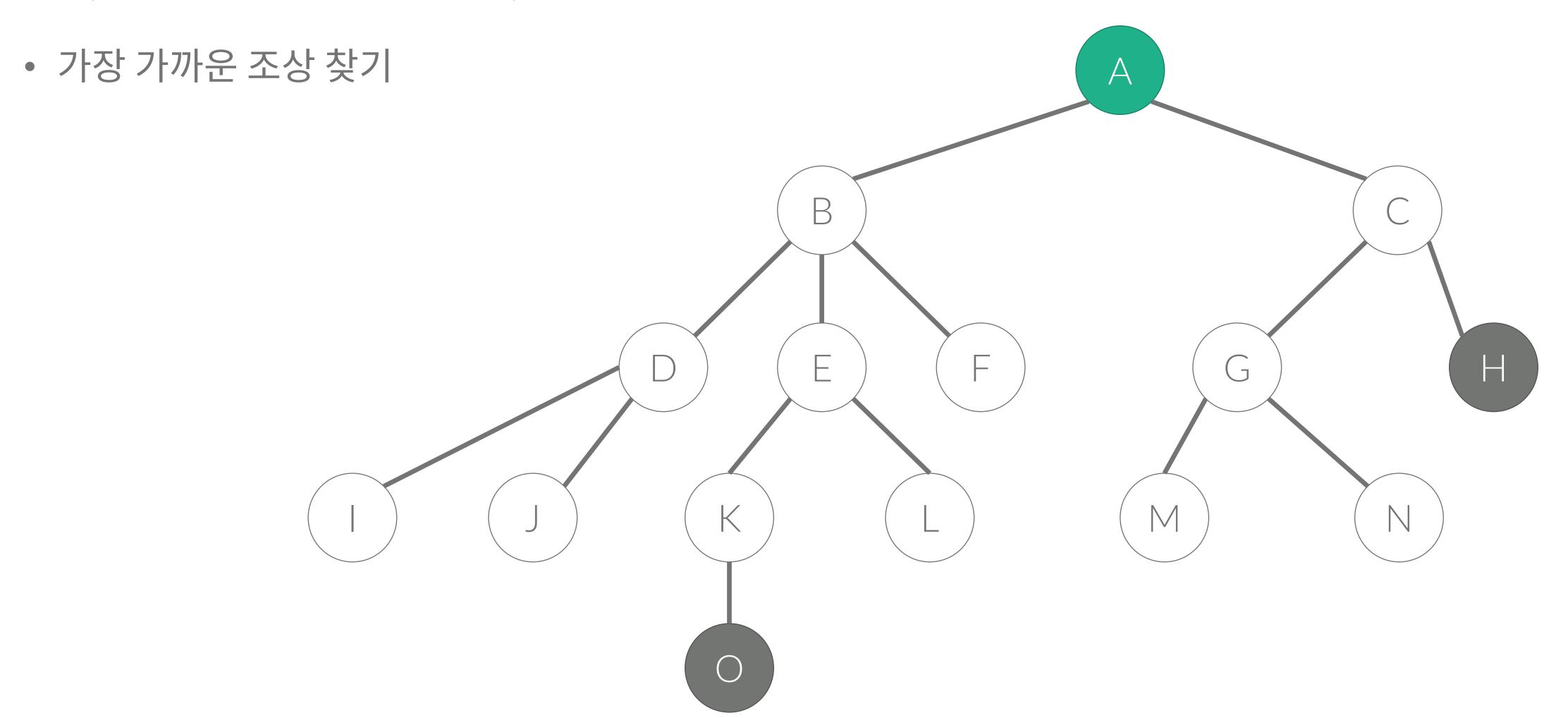










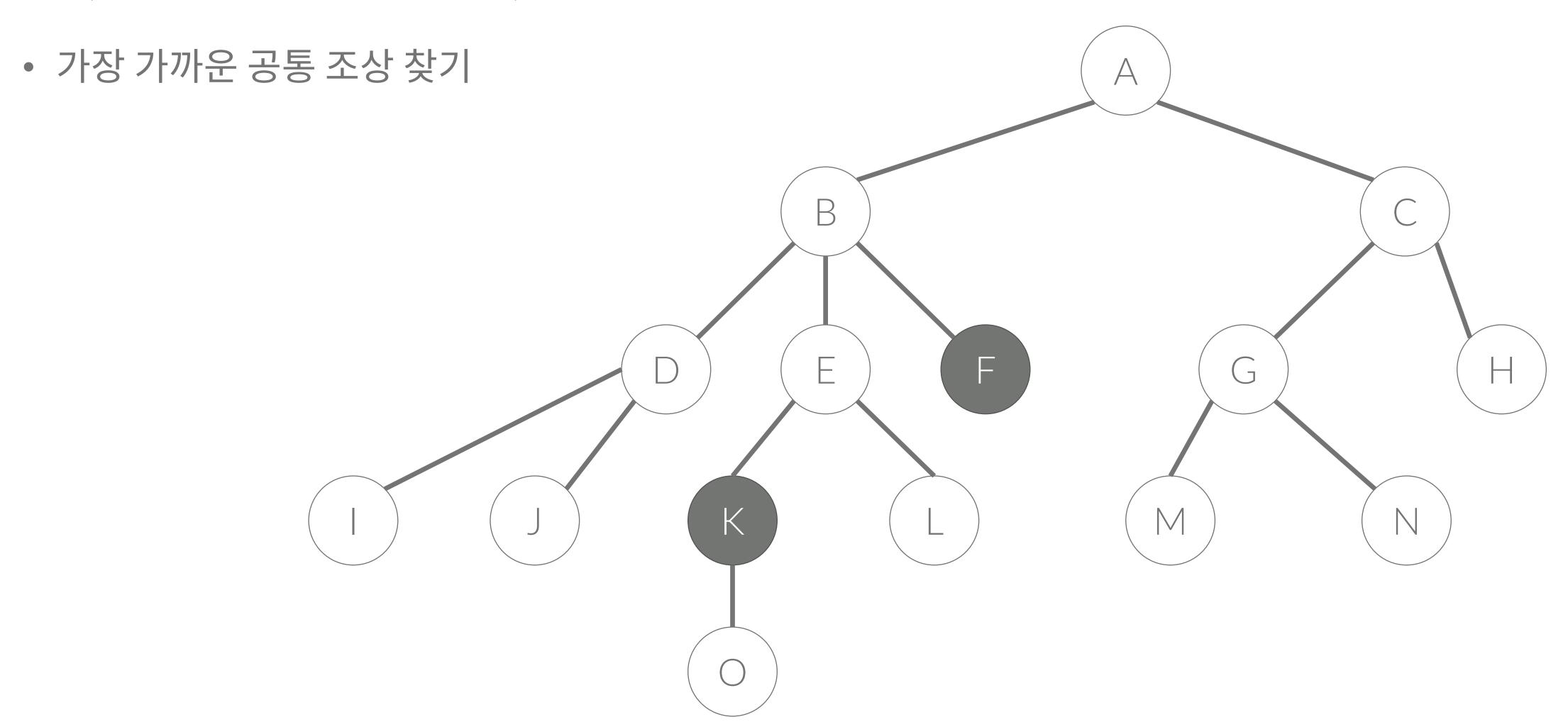


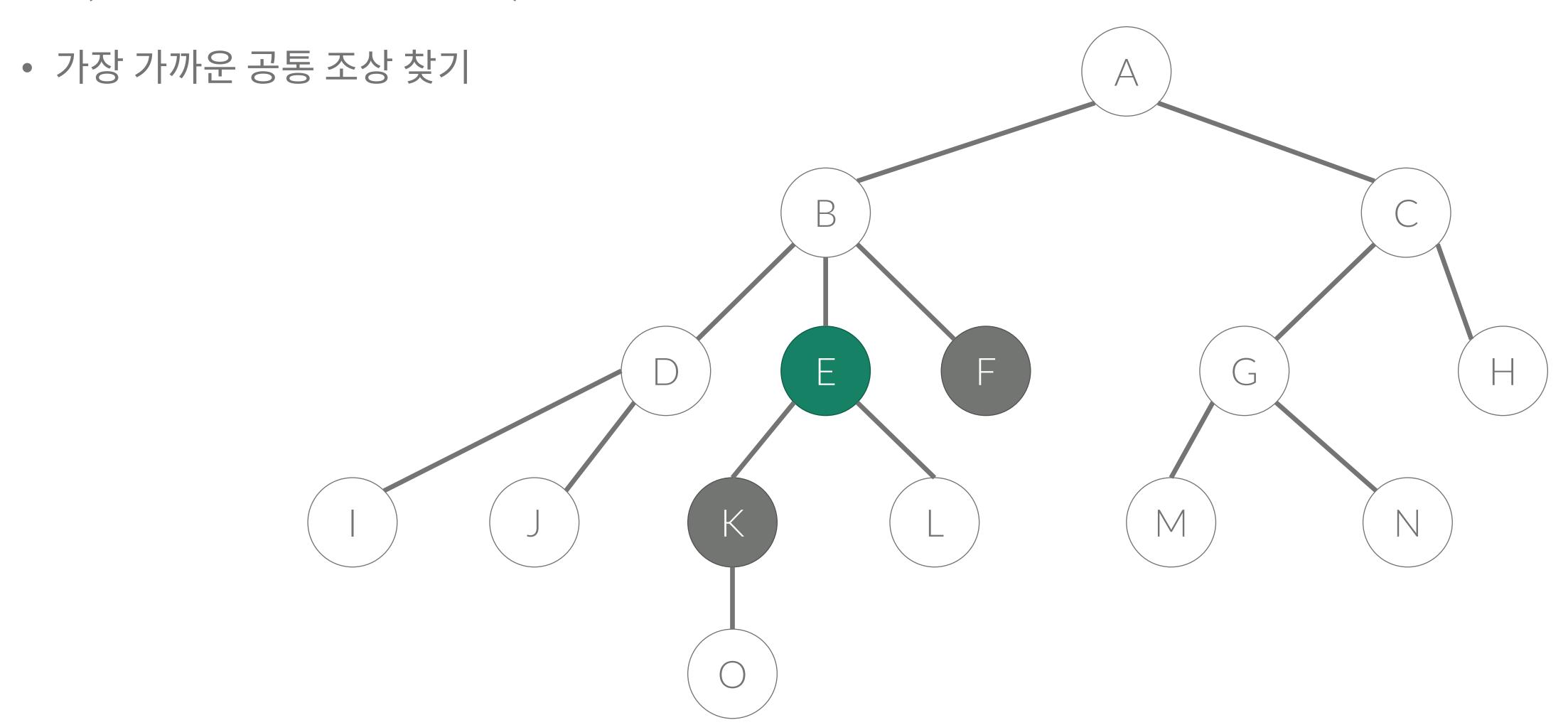
LCA (Lowest Common Ancestor)

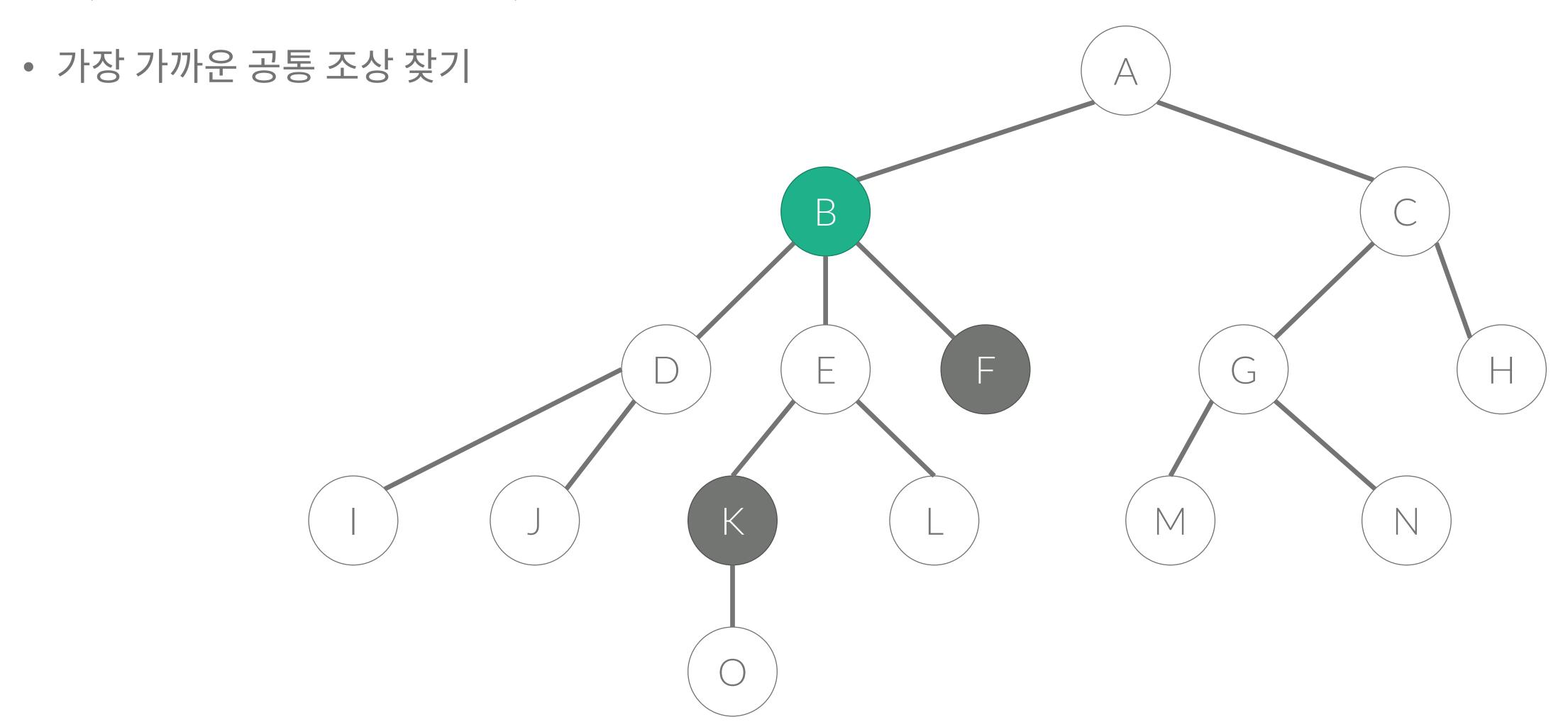
• 두노드 x와 y의 LCA 구하기

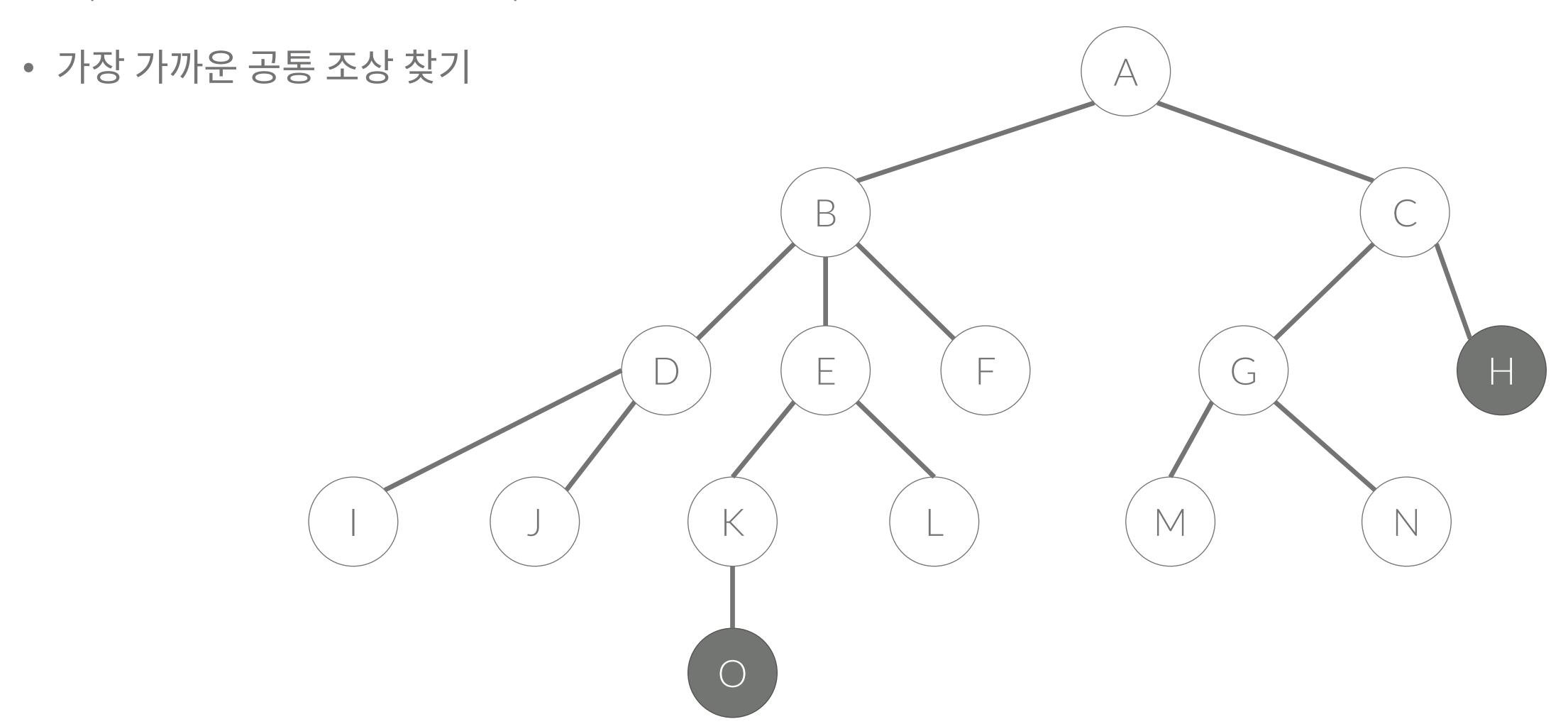
- 두 노드의 레벨이 다르면
- 레벨이 같을 때까지 레벨이 큰 것을 한 칸 씩 위로 올린다

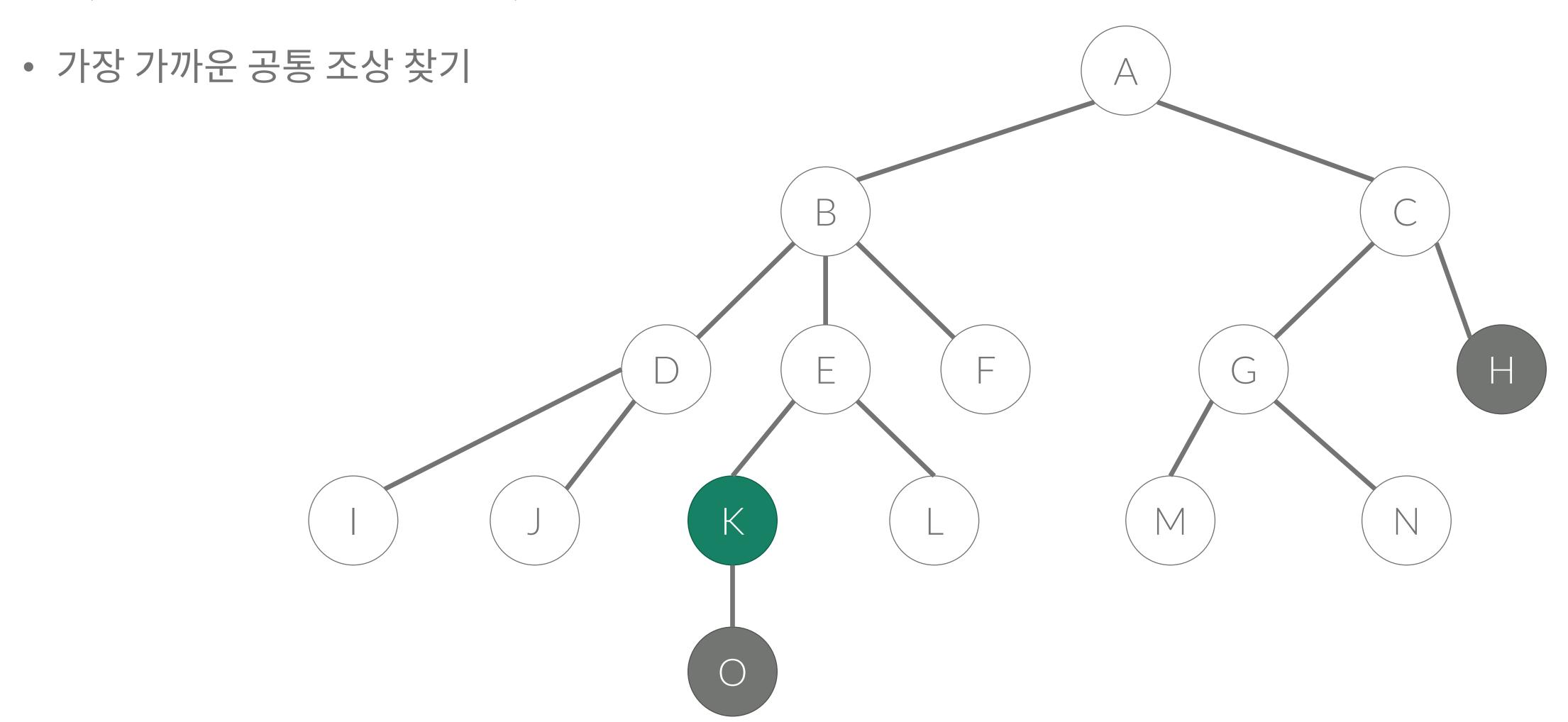
- 두 노드의 레벨이 같아졌으면
- 같은 노드가 될 때까지 한 칸씩 위로 올린다.

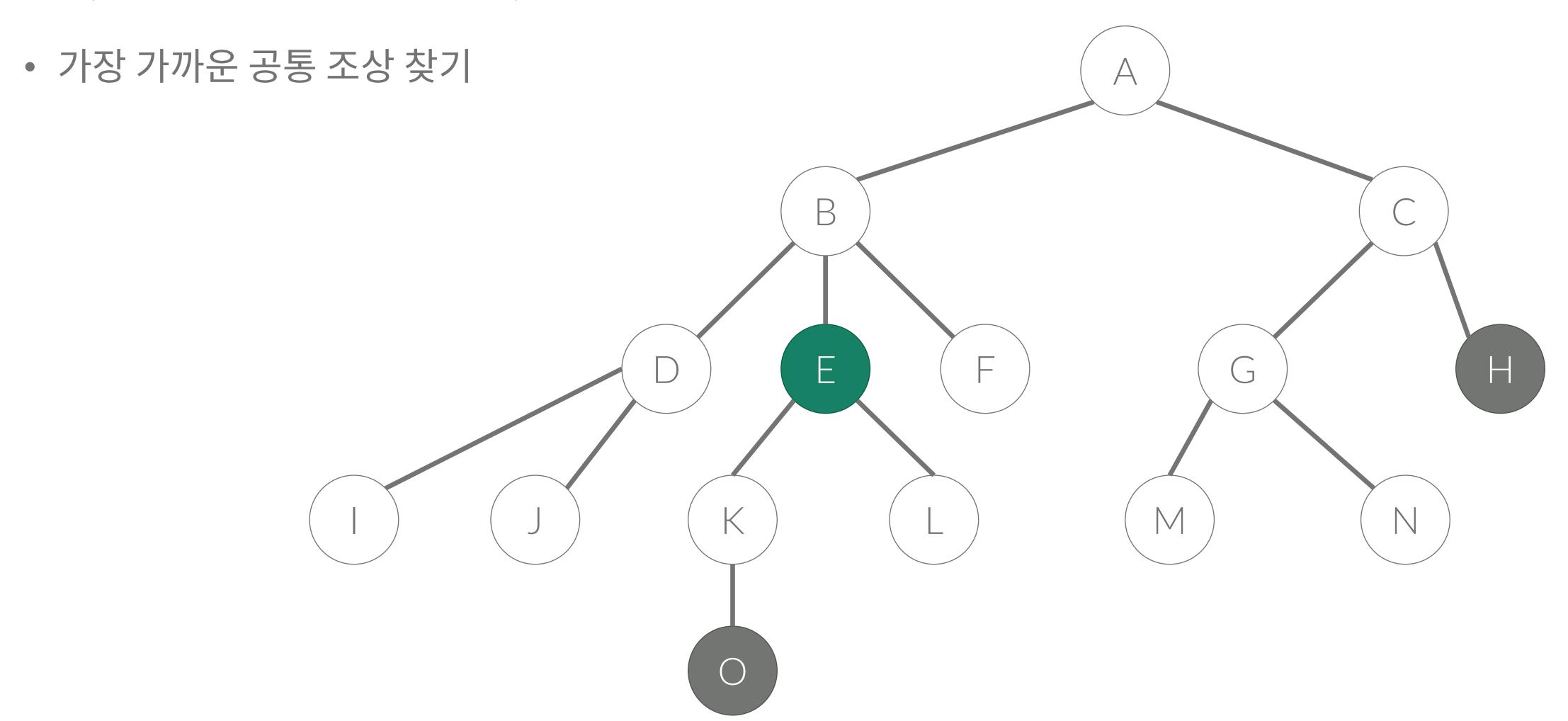


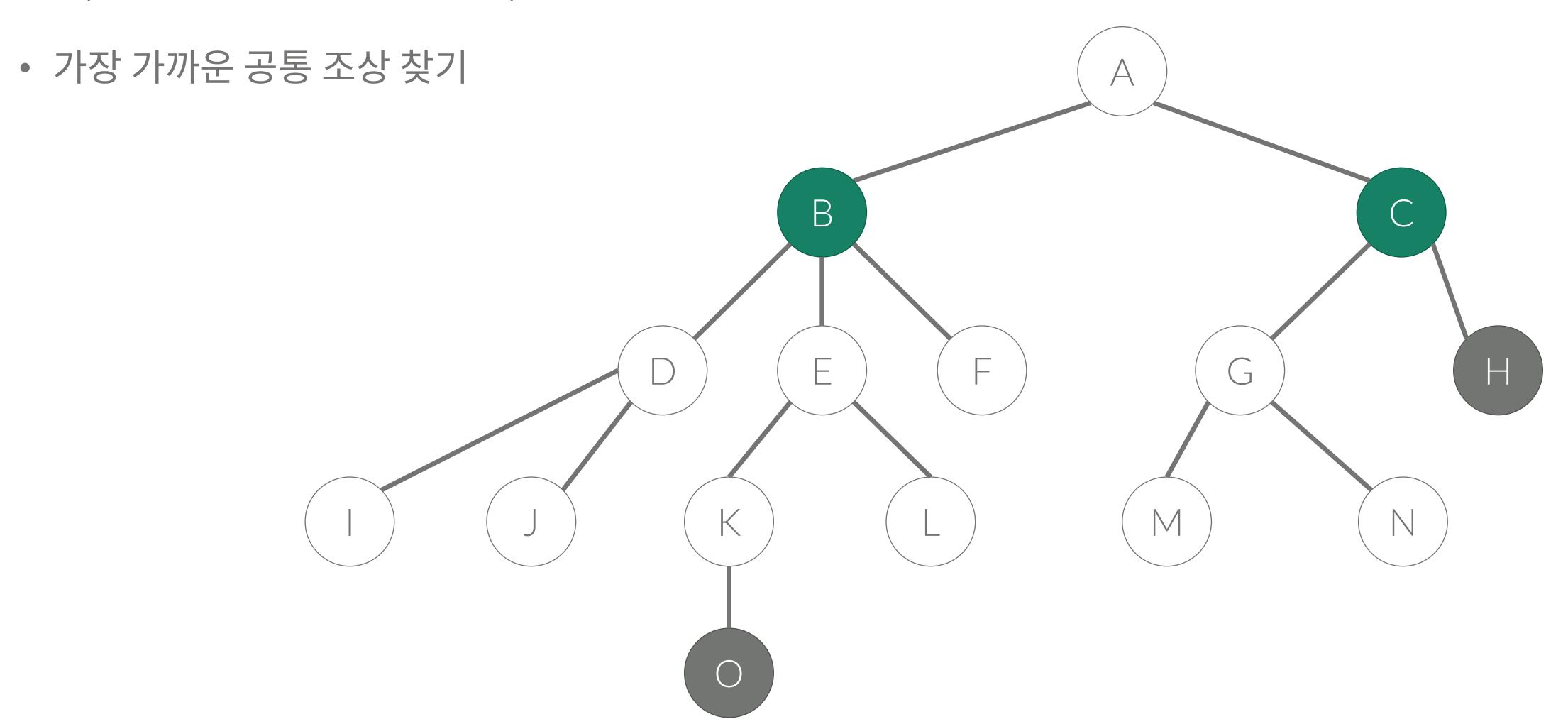


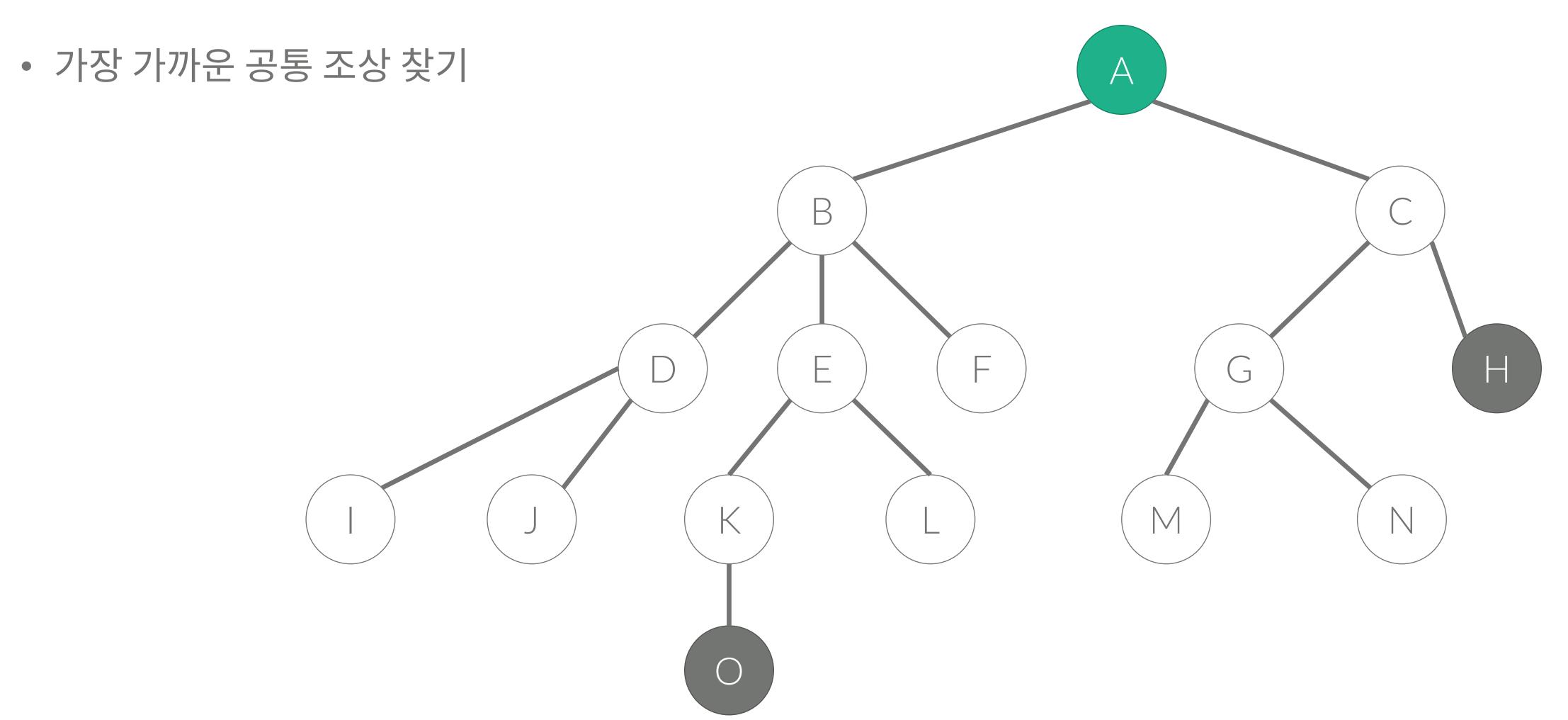












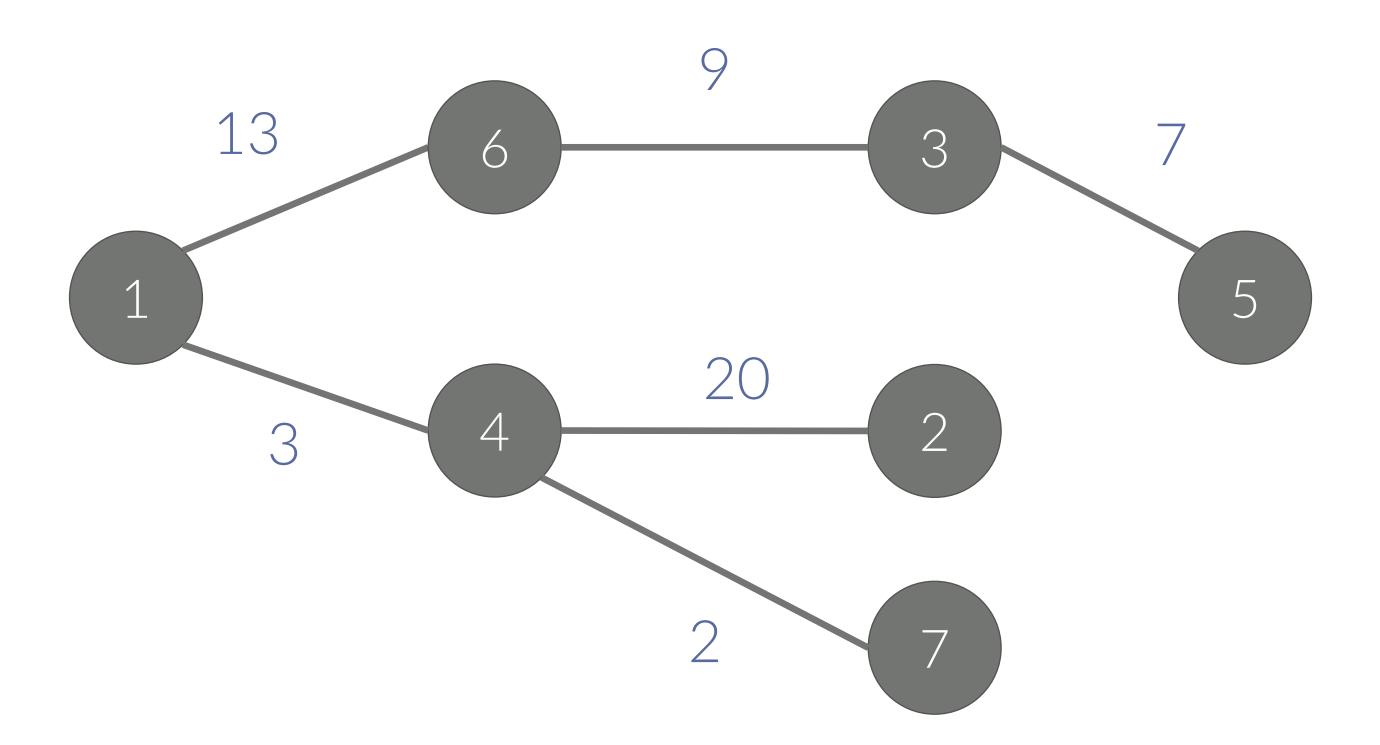
LCA

https://www.acmicpc.net/problem/11437

• 소스: http://codeplus.codes/377c3995bf874a928bb42d0fca31efc8

https://www.acmicpc.net/problem/1761

• $N(2 \le N \le 40,000)$ 개의 정점으로 이루어진 트리가 주어지고 $M(M \le 10,000)$ 개의 두 노드 쌍을 입력받을 때 두 노드 사이의 거리 구하기



https://www.acmicpc.net/problem/1761

- 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)

https://www.acmicpc.net/problem/1761

- 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

https://www.acmicpc.net/problem/1761

• 소스: http://codeplus.codes/8b40f3ded68648d289dc2b385e77a032

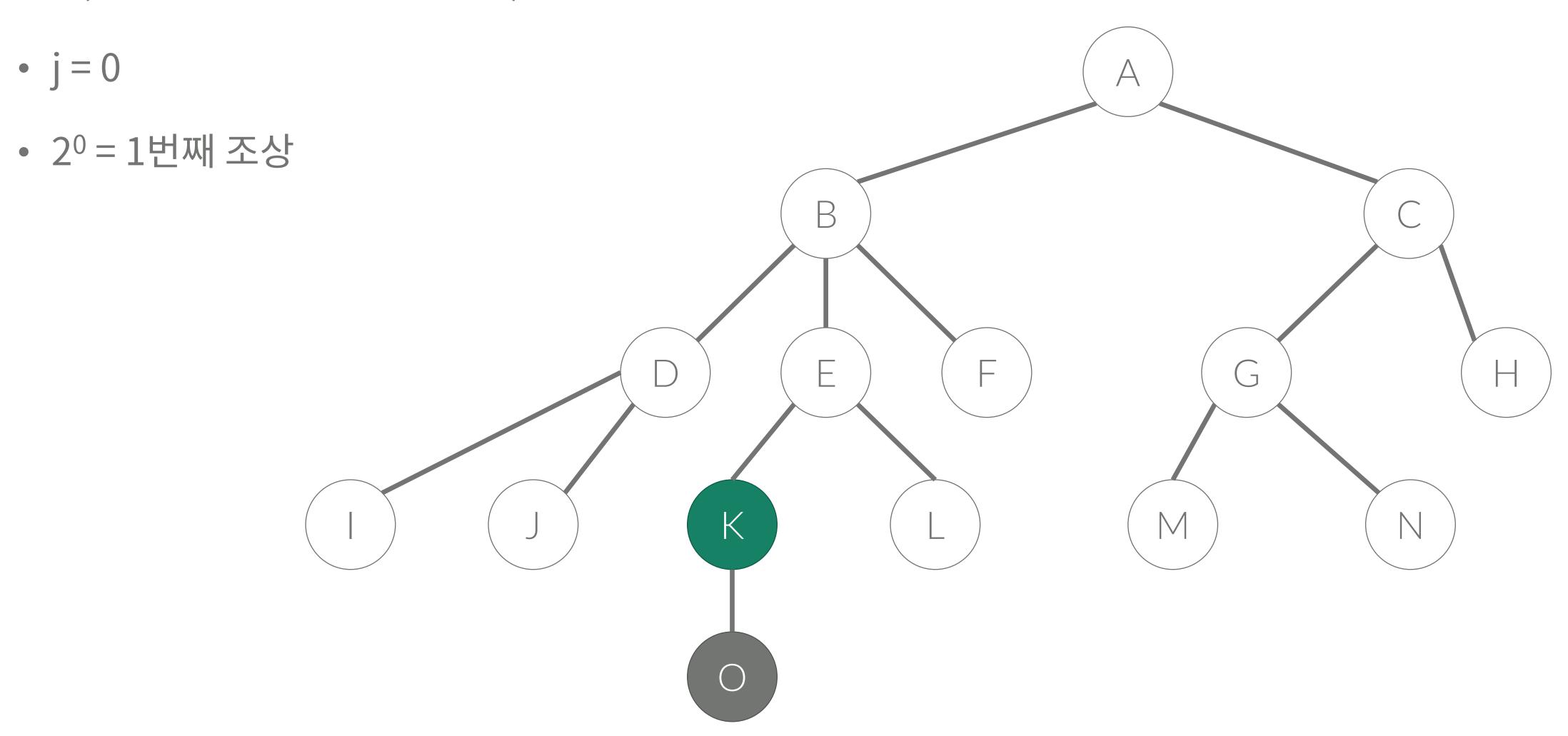
- 앞의 방법은 최악의 경우에 시간복잡도가 O(h) = O(N) 이다.
- 다이나믹 프로그래밍을 이용하면 O(lgN)이다.

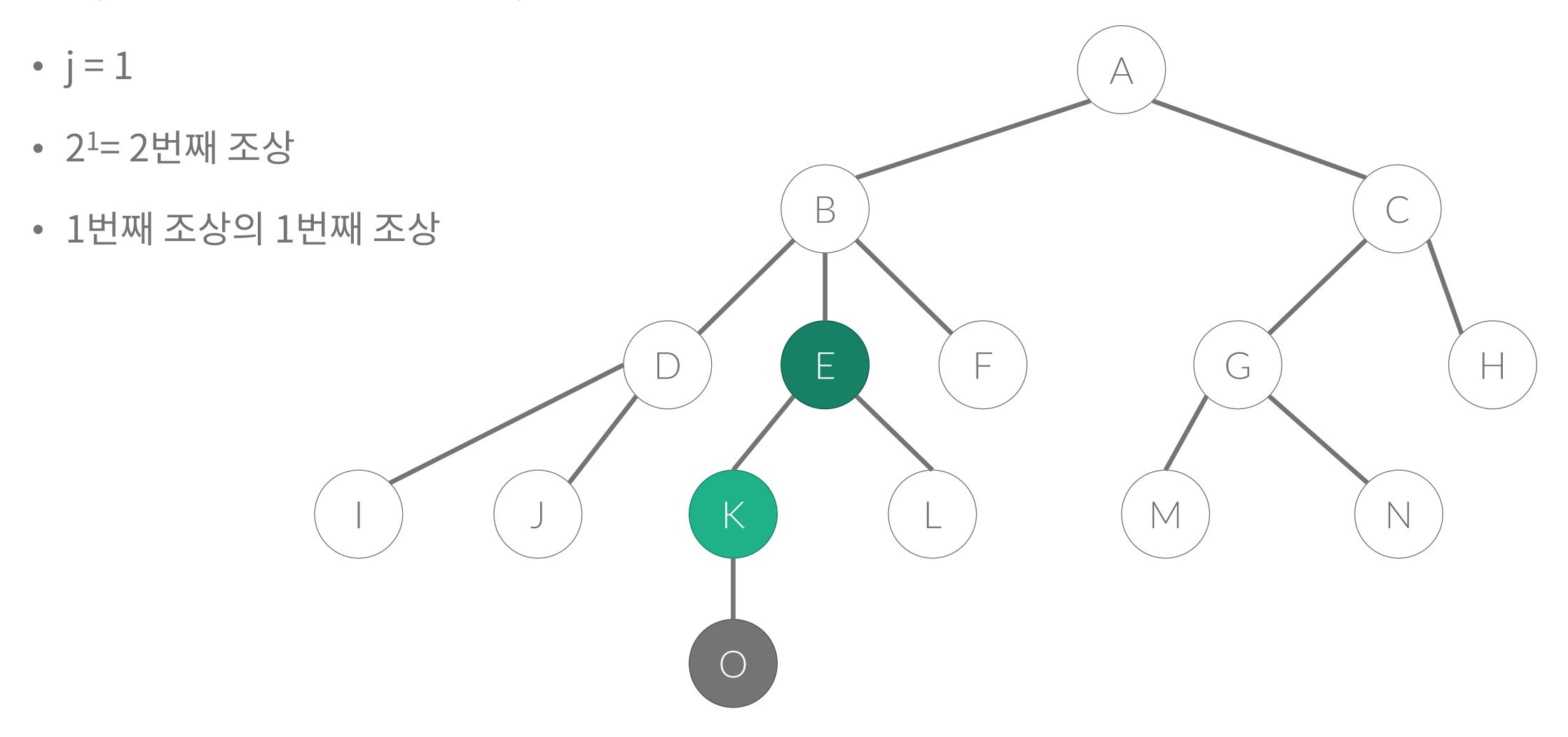
LCA (Lowest Common Ancestor)

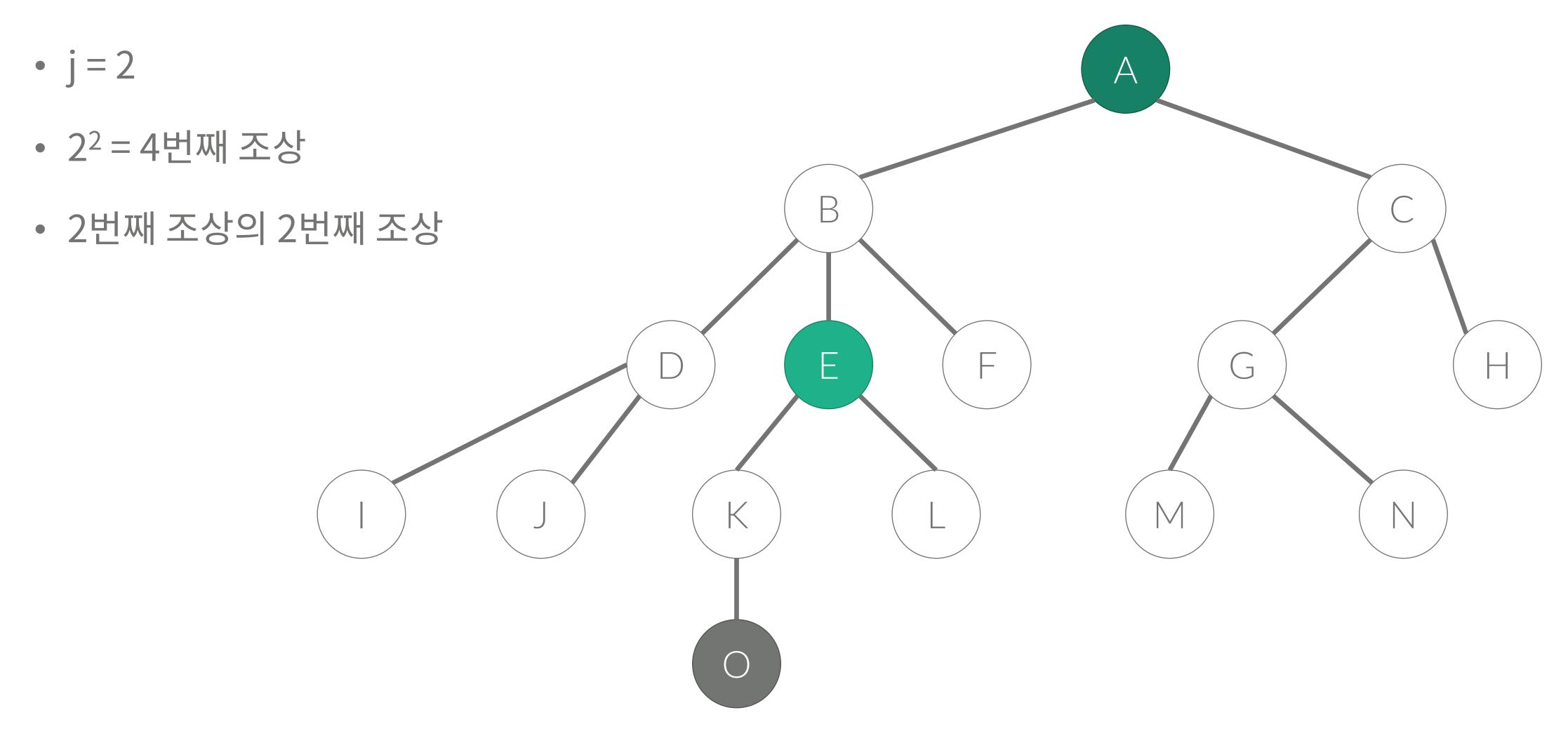
• P[i][j] = 노드 i의 2^j번째 조상

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

• 노드 i의 2j번째 조상은 노드 i의 2j-1번째 조상의 2j-1번째 조상이다.







```
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>
```

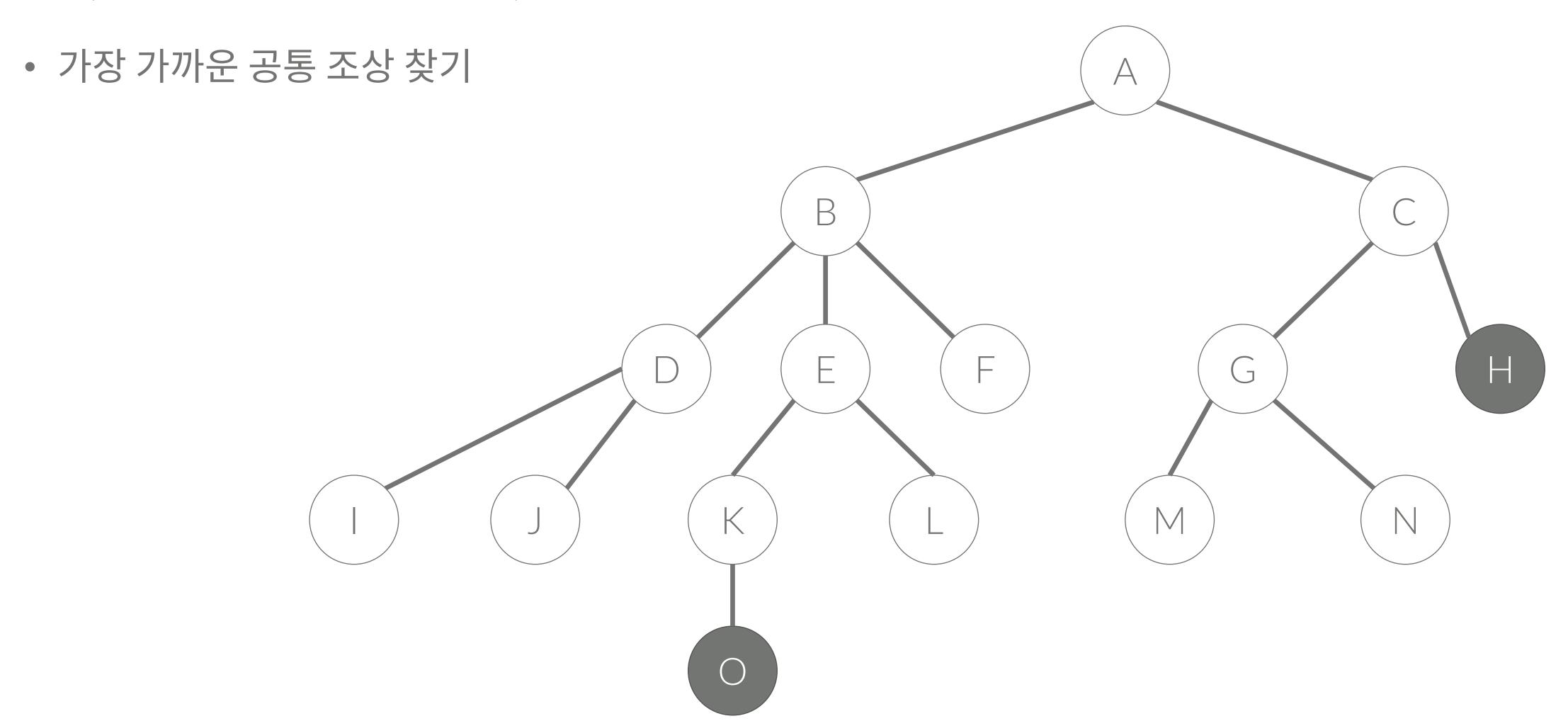
LCA (Lowest Common Ancestor)

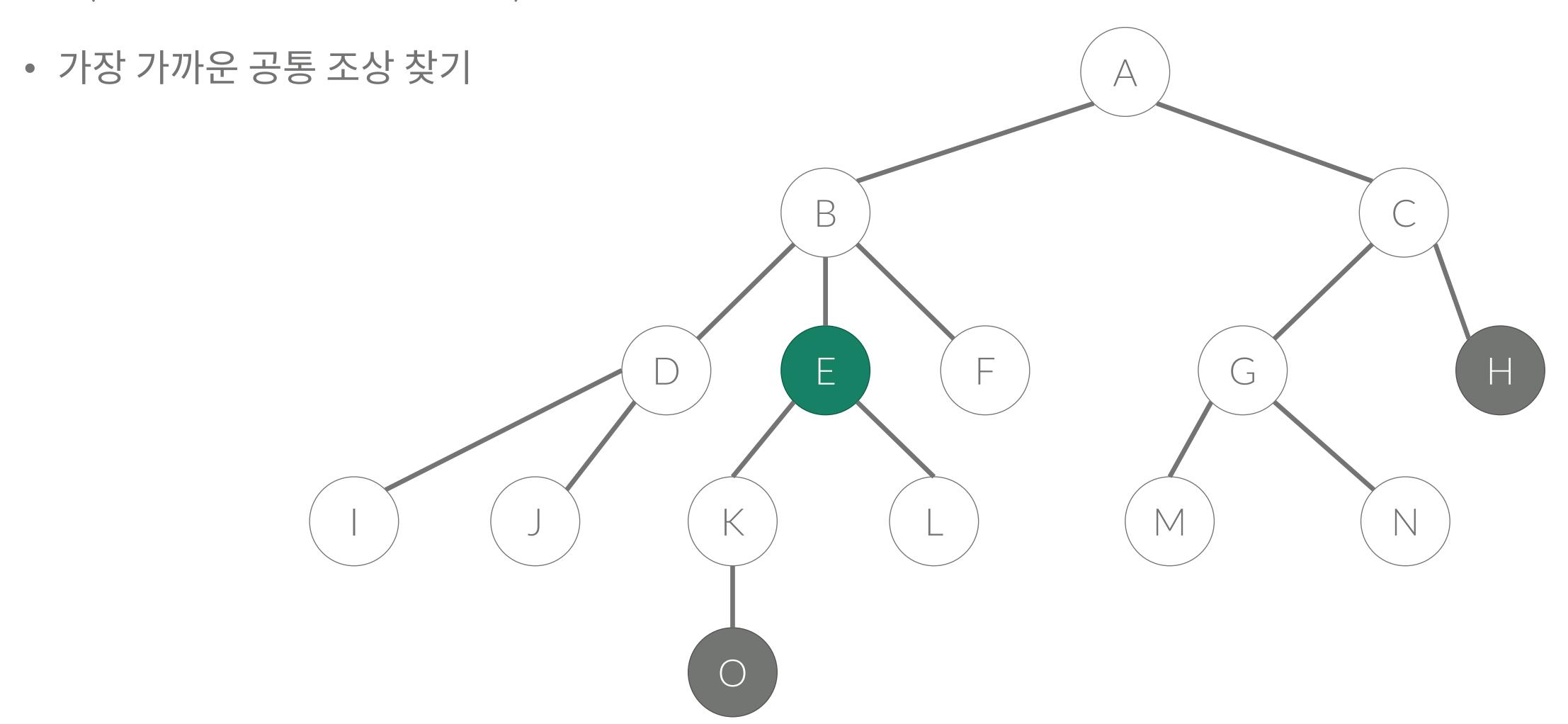
• x와 y의 LCA 구하기

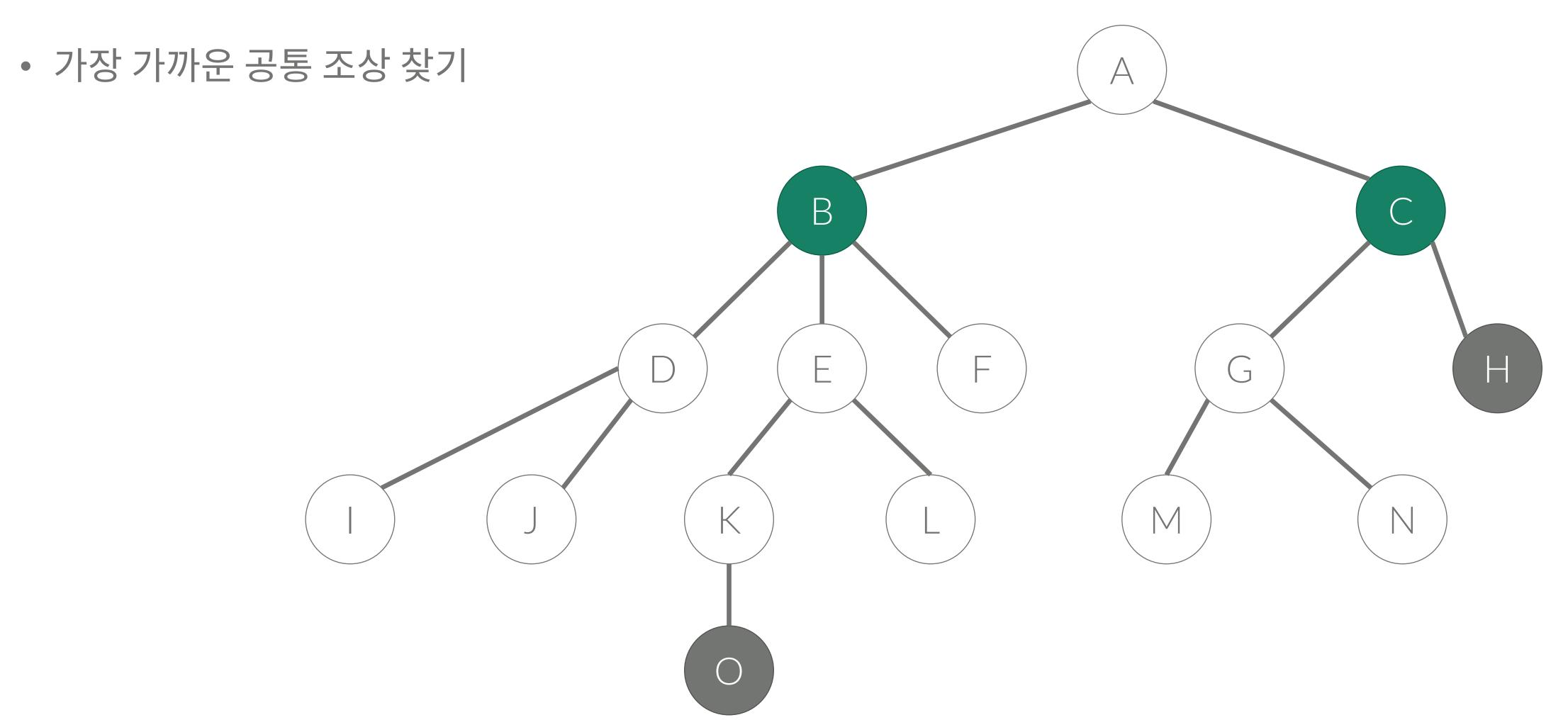
- 두 노드의 레벨이 다르면
- 레벨이 같을 때까지 레벨이 큰 것을 2^k칸 씩 위로 올린다. (k는 1씩 감소)

- 두 노드의 레벨이 같아졌으면
- 같은 노드가 되지 않을 때까지 2^k 칸씩 위로 올린다. (k는 1씩 감소)

• 그 다음 마지막으로 1 칸 올린다.







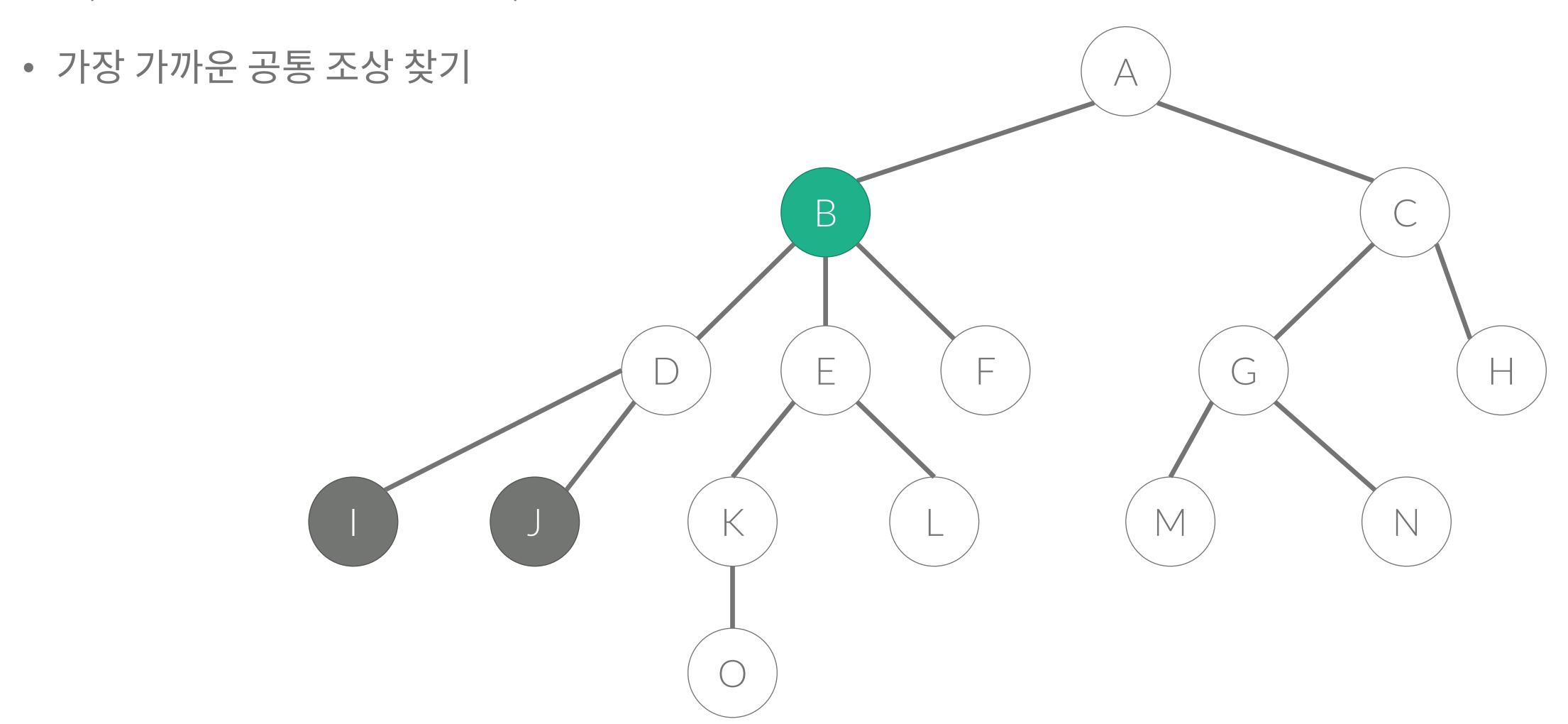
LCA (Lowest Common Ancestor)

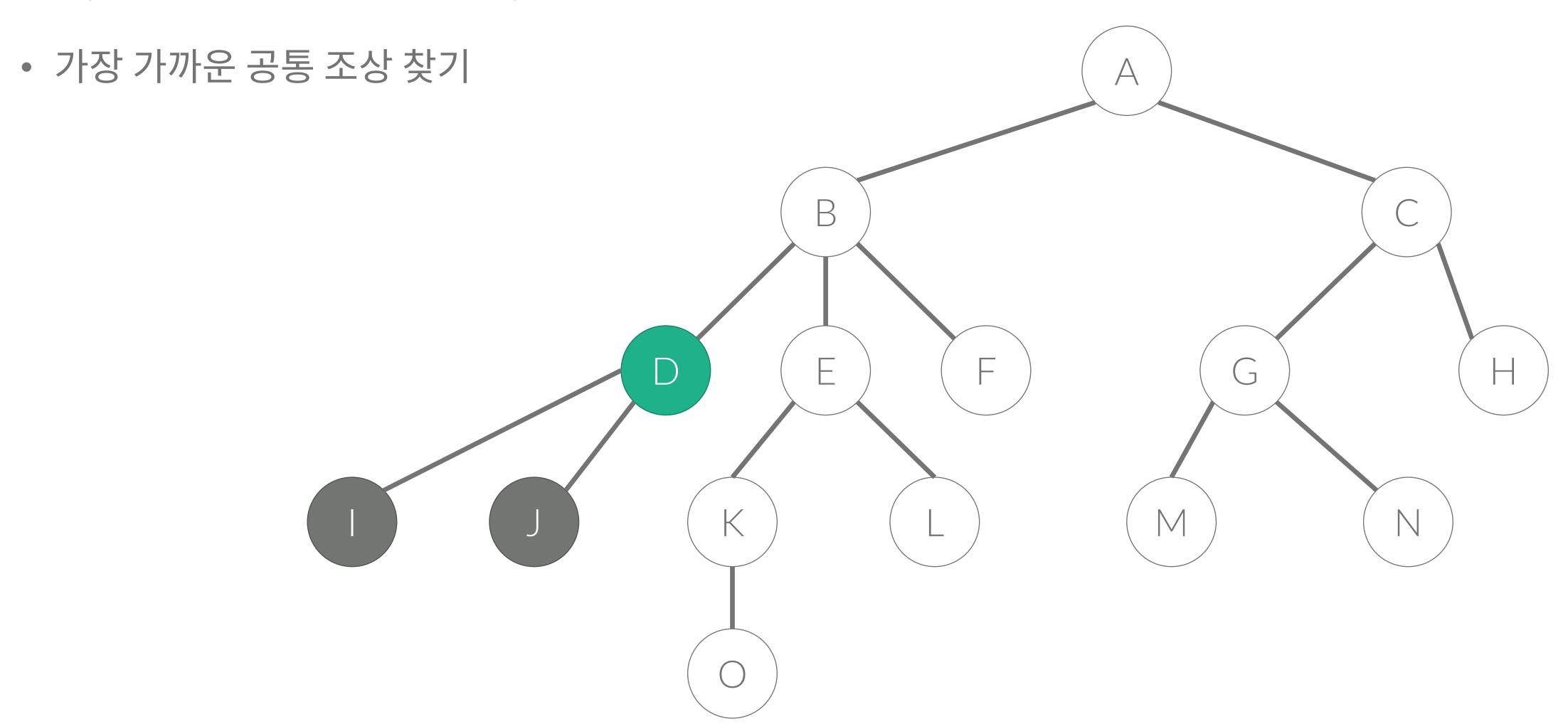
• x와 y의 LCA 구하기

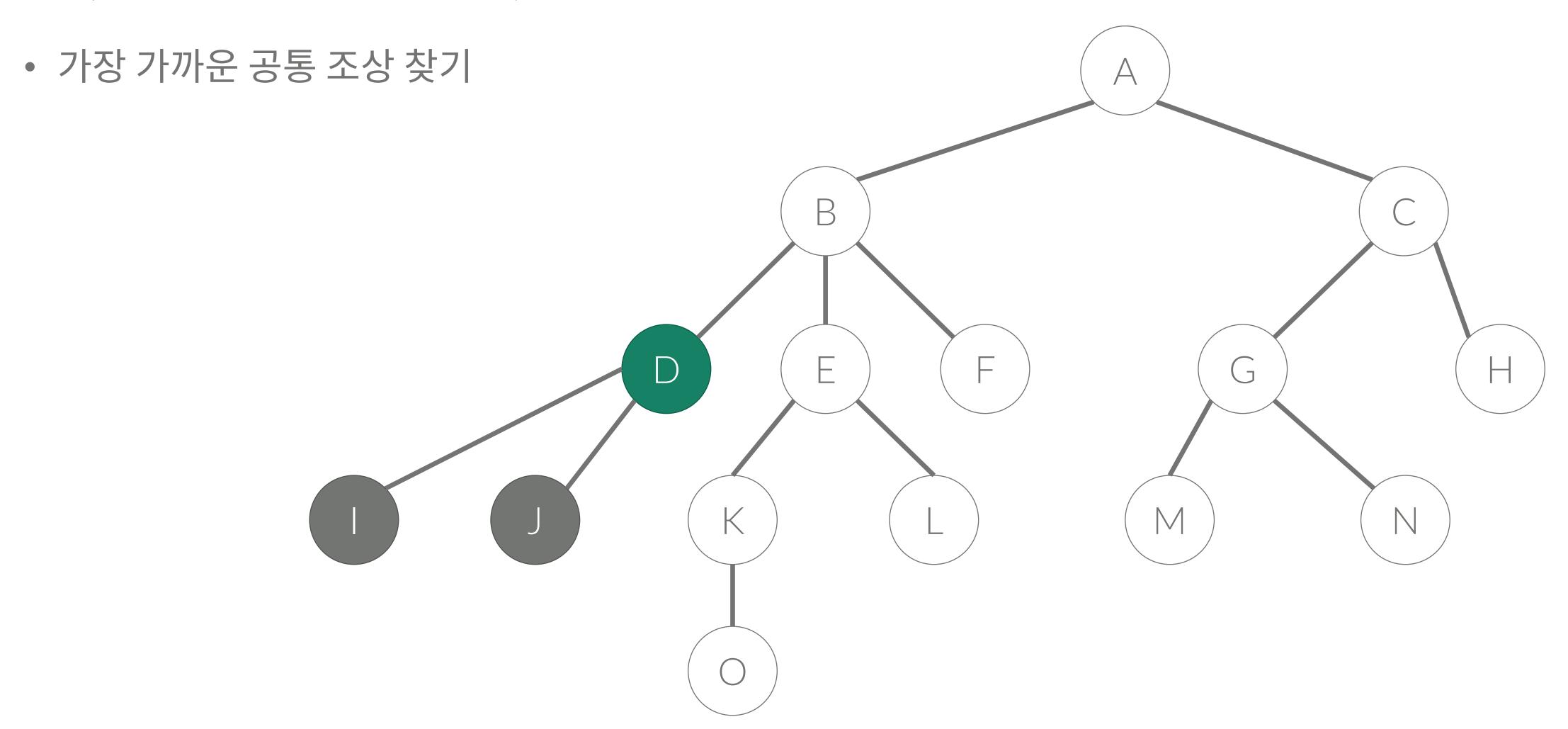
- 두 노드의 레벨이 다르면
- 레벨이 같을 때까지 레벨이 큰 것을 2^k칸 씩 위로 올린다. (k는 1씩 감소)

- 두 노드의 레벨이 같아졌으면
- 같은 노드가 되지 않을 때까지 2^k 칸씩 위로 올린다. (k는 1씩 감소)

• 그 다음 마지막으로 1 칸 올린다.



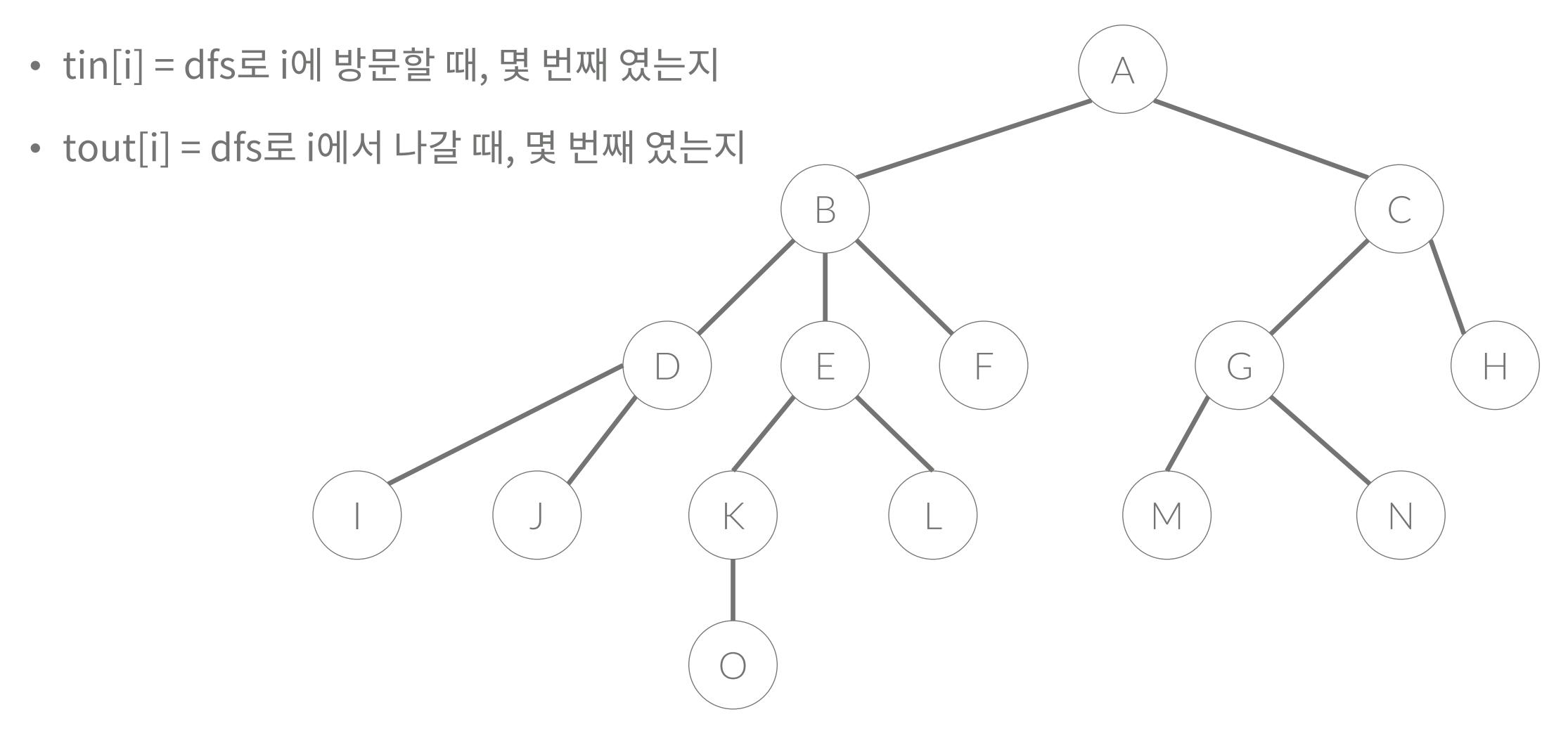


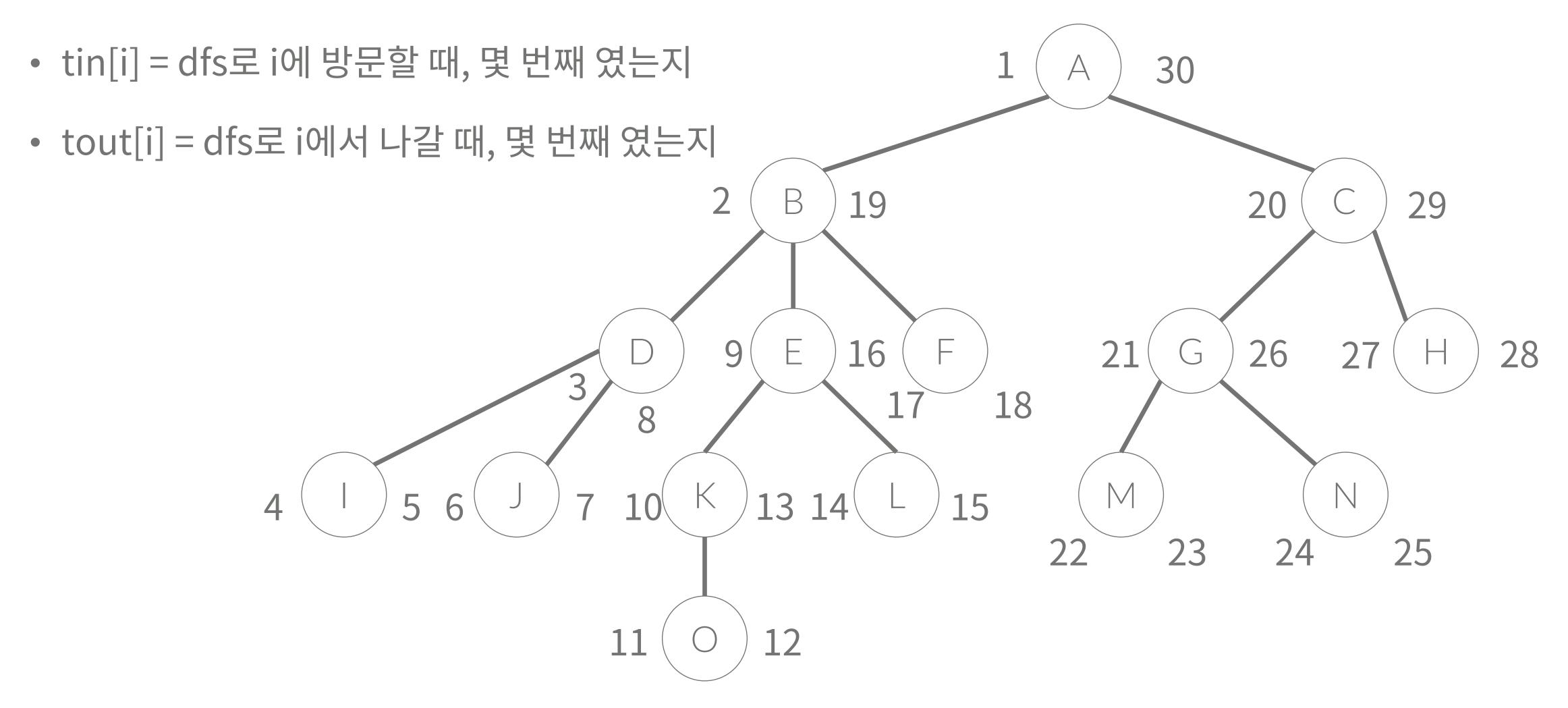


LCA2

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

• 소스: http://codeplus.codes/6139e37a99dd4fca8183340c24fd5d7b





```
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://codeplus.codes/ec66b9508a3f403cbb018e141ef0f073