RSQ

최백준 choi@startlink.io

누적합

누적합

Prefix Sum

- 수열 A[1], A[2], ···, A[N]이 있을 때
- A[i] + ··· + A[j]를 구하는 문제

• $S[i] = A[1] + A[2] + \cdots + A[i]$

누적합

Prefix Sum

• A[i] + ··· + A[j]를 구하는 문제

•
$$S[j] = A[1] + A[2] + \cdots + A[i-1] + A[i] + \cdots + A[j]$$

- $S[i-1] = A[1] + A[2] + \cdots + A[i-1]$
- $S[j] S[i-1] = A[i] + \cdots + A[j]$

https://www.acmicpc.net/problem/11659

• 수 N개가 주어졌을 때, i번째 수부터 j번째 수까지 합을 구하는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/11659

• C++: https://gist.github.com/Baekjoon/2c28f410a9cae50d3632

- 수 N개 A[1], A[2], ..., A[N]이 주어진다.
- 연속된 부분 구간의 합이 M으로 나누어 떨어지는 구간의 개수를 구하는 문제
- \neg , A[i] + ... + A[j] ($i \leq j$) 의 합이 M으로 나누어 떨어지는 (i, j) 쌍의 개수를 구해야 한다.

- S[i] = A[1] + ··· + A[i] 라고 하자
- $A[i] + \cdots + A[j] = S[j] S[i-1]$
- $(A[i] + \cdots + A[j]) \% M = (S[j] S[i-1]) \% M$

- (A[i] + ··· + A[j]) % M == 0 인 것의 개수를 구해야 한다
- (S[j] S[i-1]) % M == 0 와 같다
- 나눈나머지가 0이 되려면
- S[j] % M == S[i-1] % M 이 되어야 한다

- 이 문제는
- S[j] % M == S[i-1] % M 이 되어야 한다
- 를 만족하는 (i, j) 쌍의 개수를 구하는 문제가 된다.
- cnt[k]를 S[i] % M == k 인 i의 개수라고 하면
- 0 ≤ k < M인 k에 대해서
- cnt[k] * (cnt[k] 1) / 2 의 합을 구하면 된다.

https://www.acmicpc.net/problem/10986

• C++: https://gist.github.com/Baekjoon/6d45e5ef5d7eed6039b5

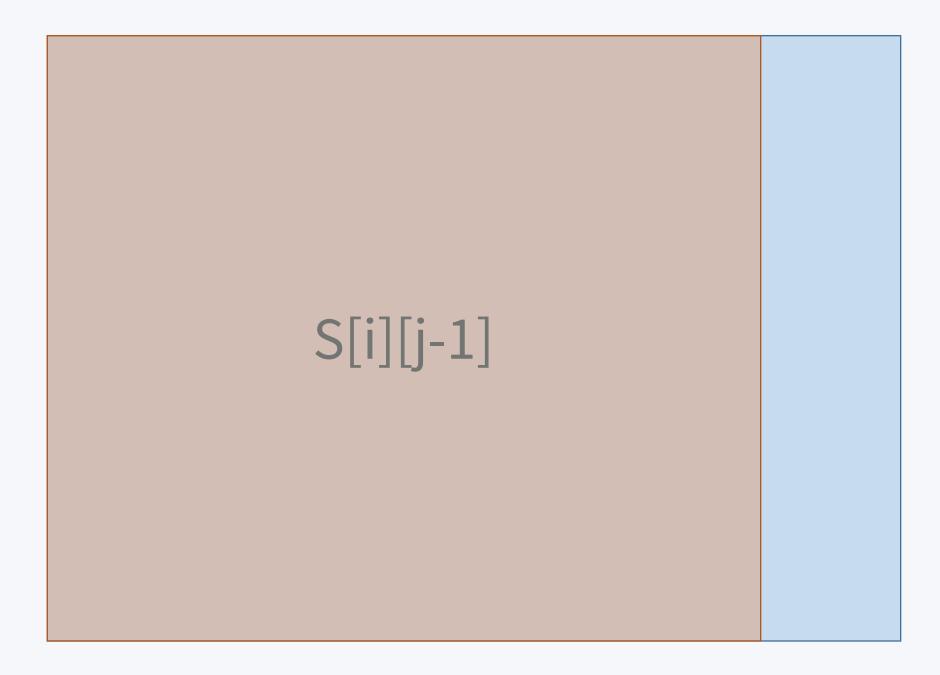
2차원 누적합

https://www.acmicpc.net/problem/11660

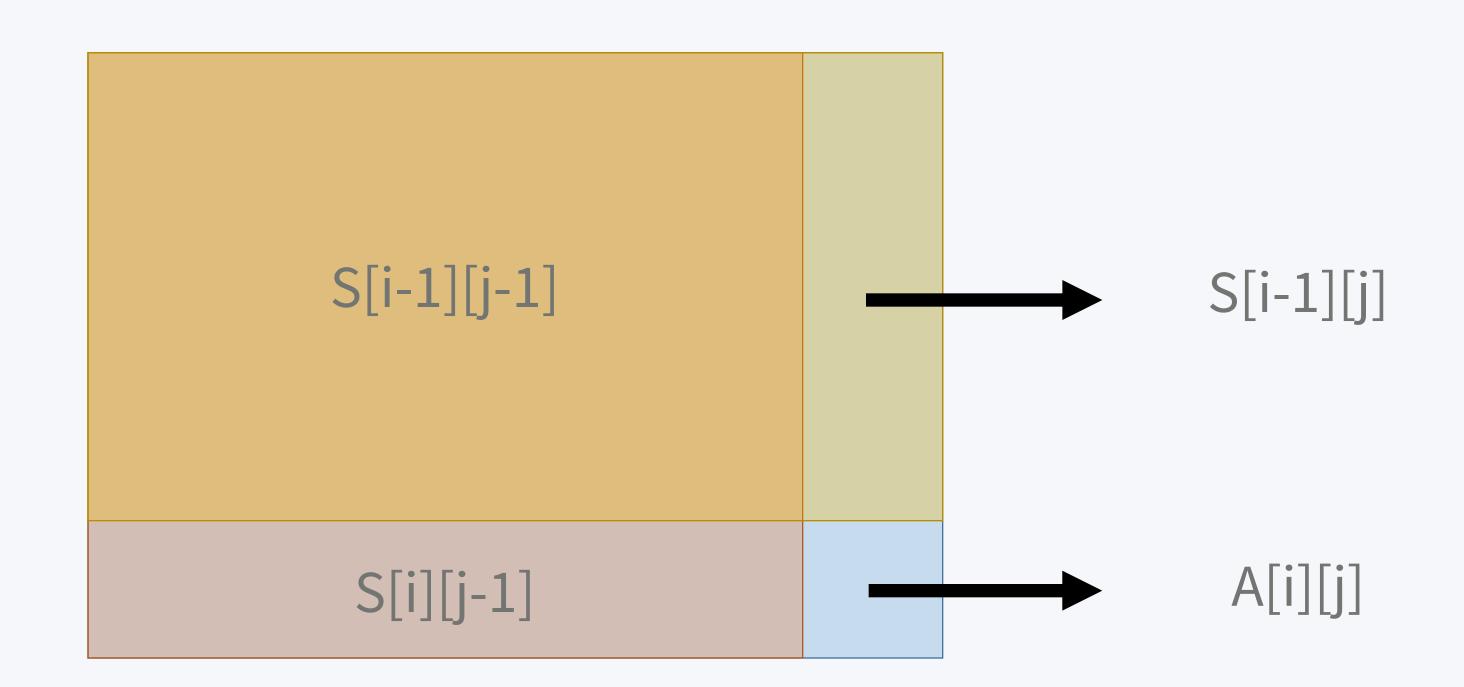
• 2차원 배열에서 왼쪽 윗 칸이 (x1, y1), 오른쪽 아랫 칸이 (x2, y2) 인 직사각형에 들어있는 수의 합을 구하는 문제

- 합을 효율적으로 구하는 방법
- S[i][j] = (1, 1) ~ (i, j)까지 합
- S[i][j] = S[i-1][j] + S[i][j-1] S[i-1][j-1] + A[i][j]

- 합을 효율적으로 구하는 방법
- S[i][j] = (1, 1) ~ (i, j)까지 합
- S[i][j] = S[i-1][j] + S[i][j-1] S[i-1][j-1] + A[i][j]



- 합을 효율적으로 구하는 방법
- S[i][j] = (1, 1) ~ (i, j)까지 합
- S[i][j] = S[i-1][j] + S[i][j-1] S[i-1][j-1] + A[i][j]



https://www.acmicpc.net/problem/11660

• (a,b) ~ (c,d) 합 구하기

	b	d
3		

https://www.acmicpc.net/problem/11660

• (a,b) ~ (c,d) 합 구하기

b	d

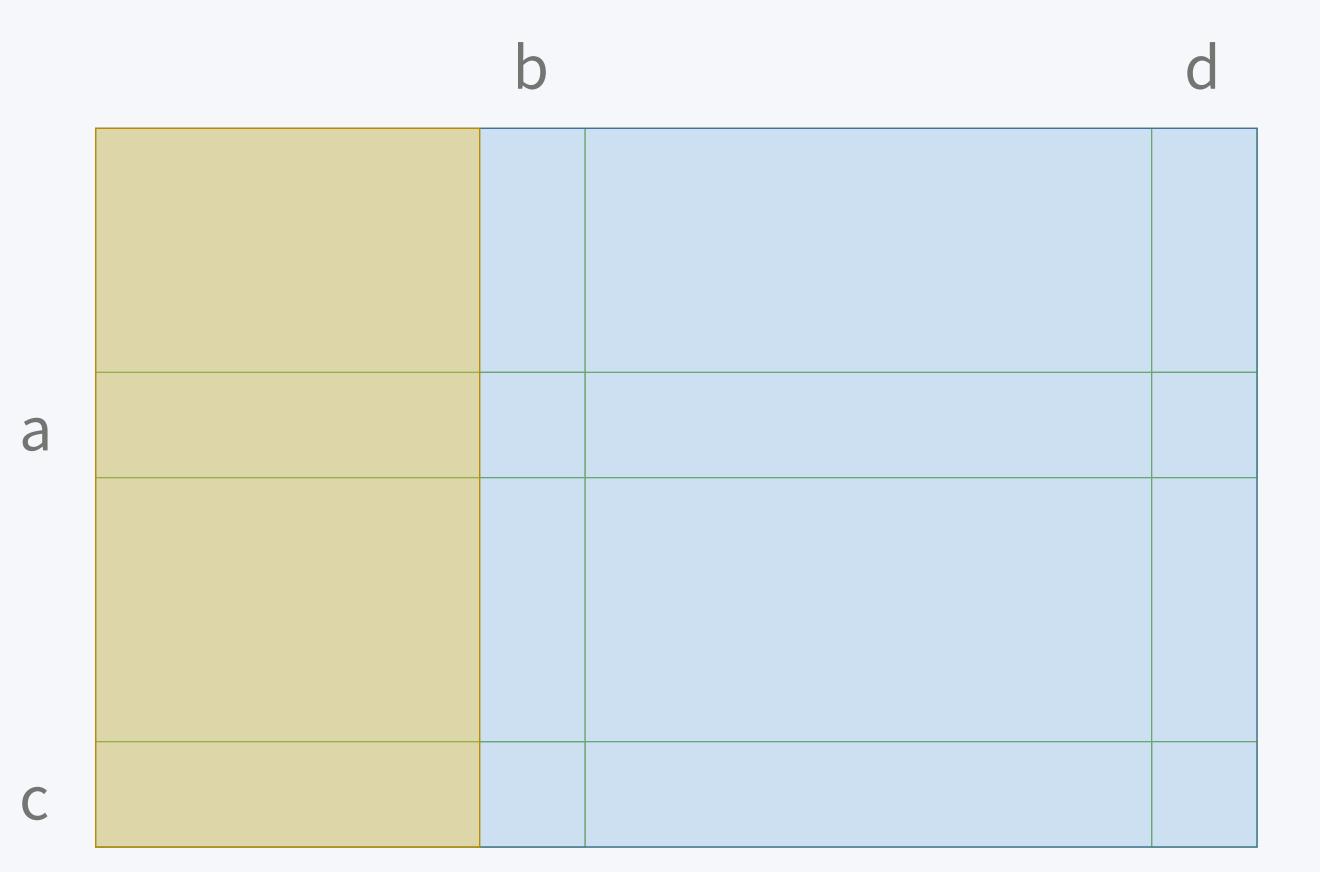
https://www.acmicpc.net/problem/11660

• S[c][d]

	b	d
a		
C		

https://www.acmicpc.net/problem/11660

• S[c][d] – S[c][b-1]



https://www.acmicpc.net/problem/11660

• S[c][d] – S[c][b-1] – S[a-1][d]

	b	d
3		

https://www.acmicpc.net/problem/11660

• S[c][d] – S[c][b-1] – S[a-1][d] + S[a-1][b-1]

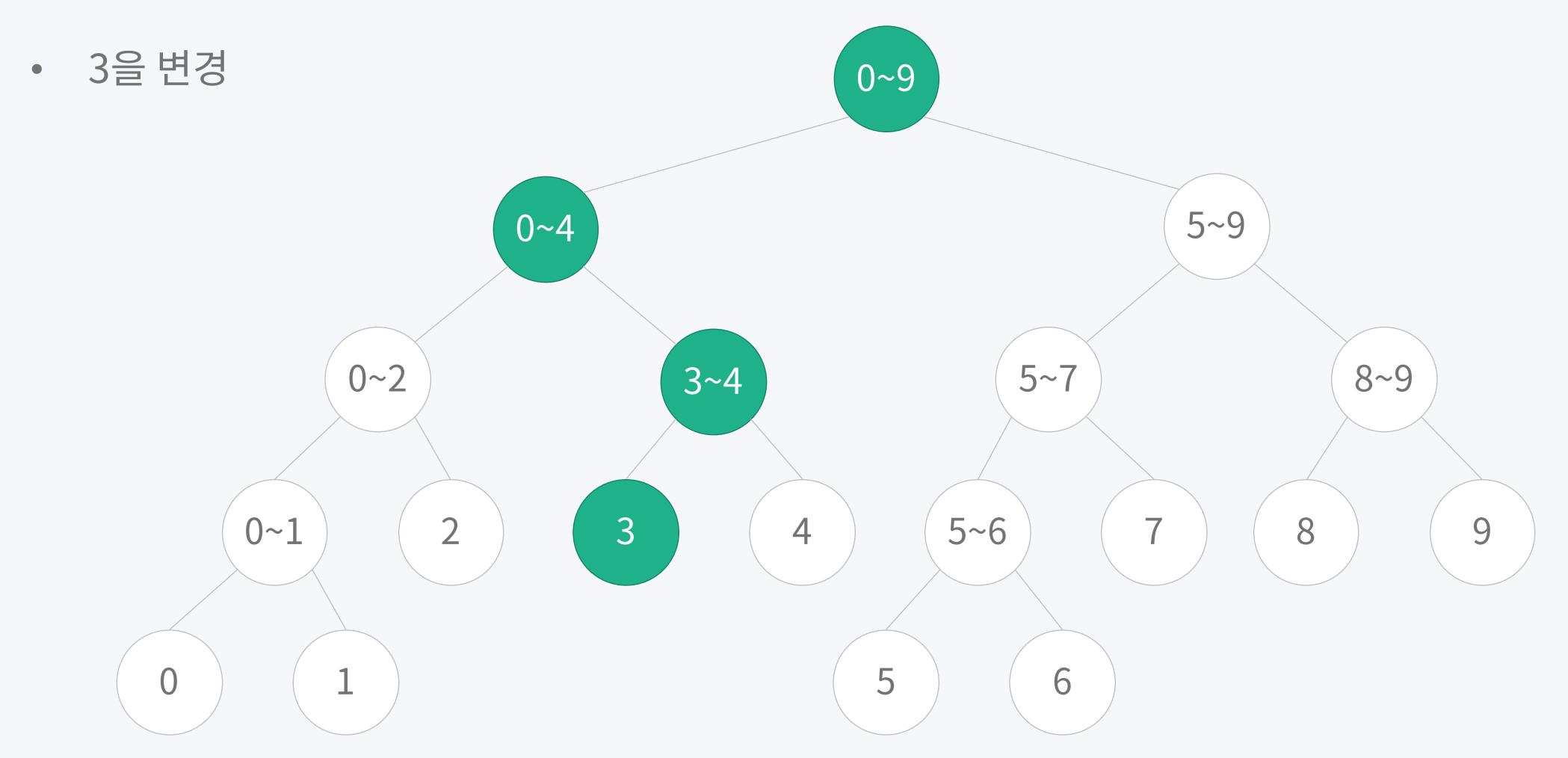
b S[a-1][b-1] S[a-1][d] S[c][b-1] S[c][d]

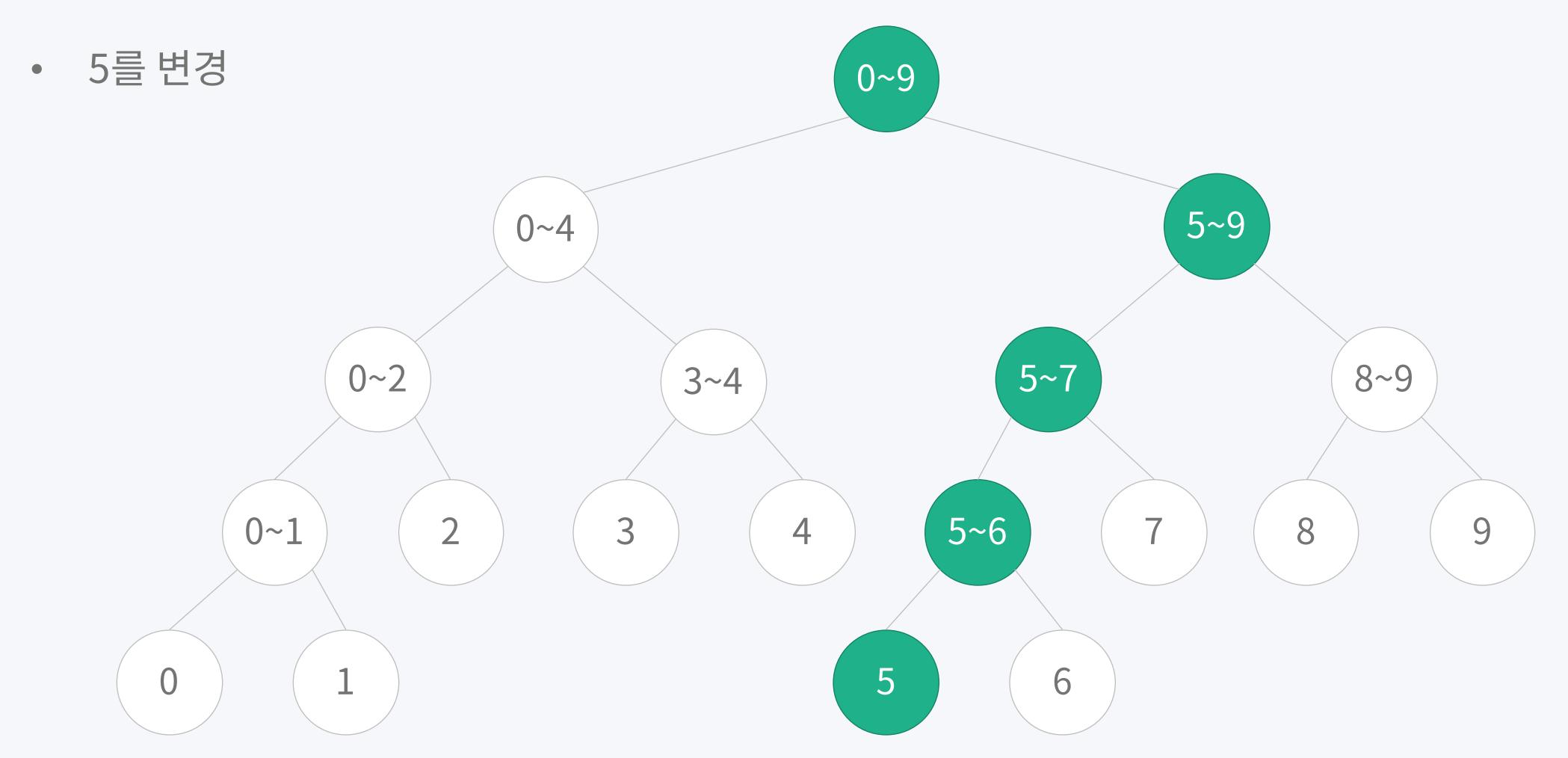
https://www.acmicpc.net/problem/11660

• C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/16cd8728b75c0449daa016d8890e0161

세그먼트 트리

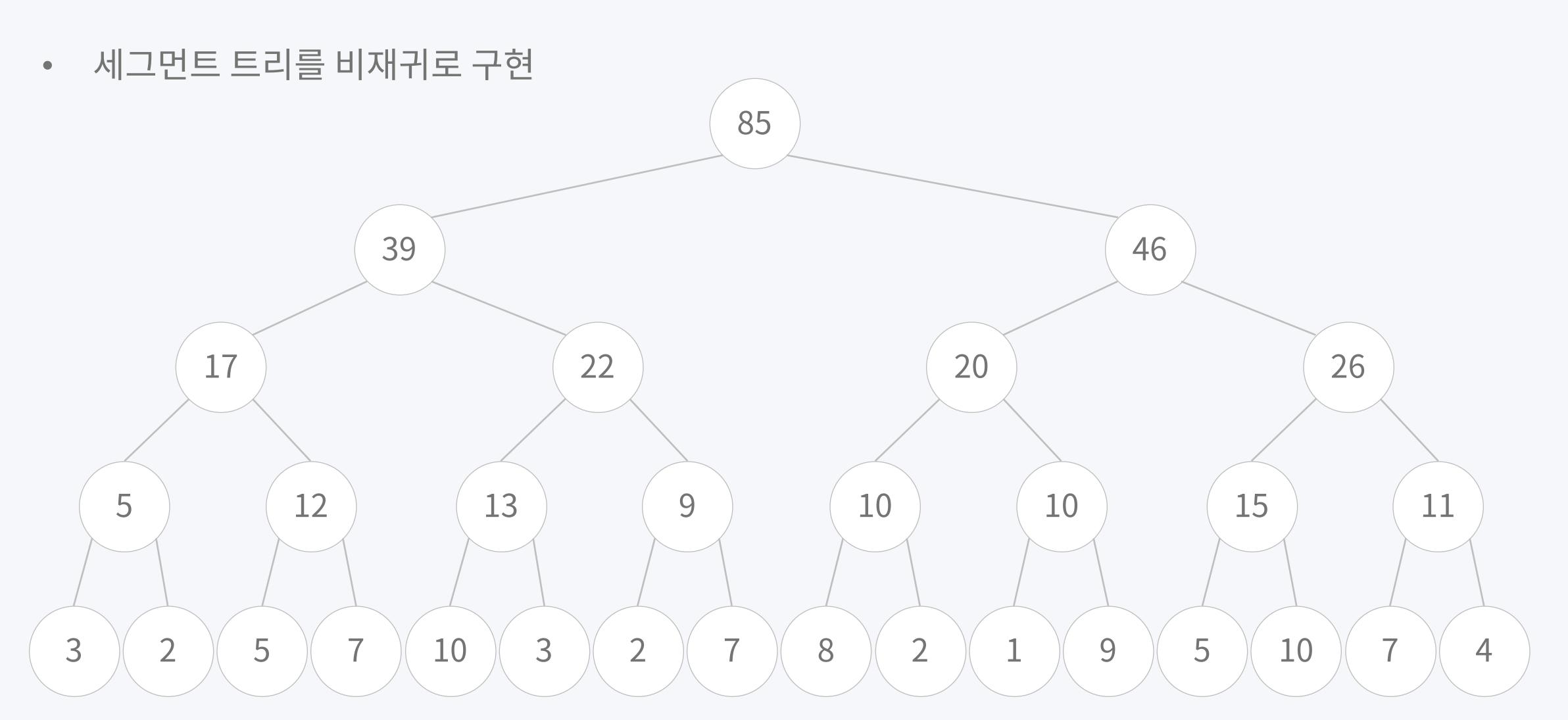
- 구간의 최소값이 아니고 합을 구하는 경우에는
- min 대신 +를 하면 된다
- 구간의 합을 구하는 경우에는 중간에 수를 변경할 수 있다.

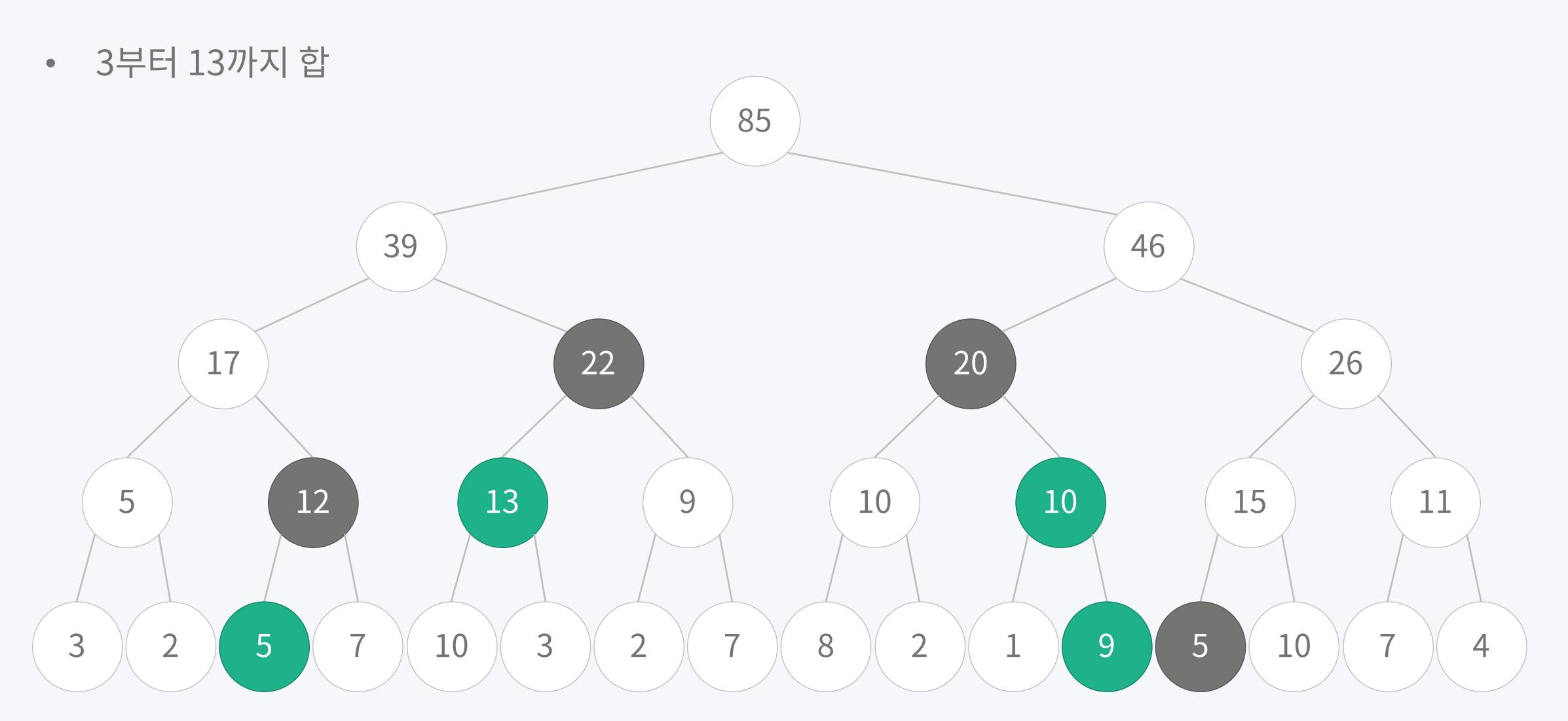


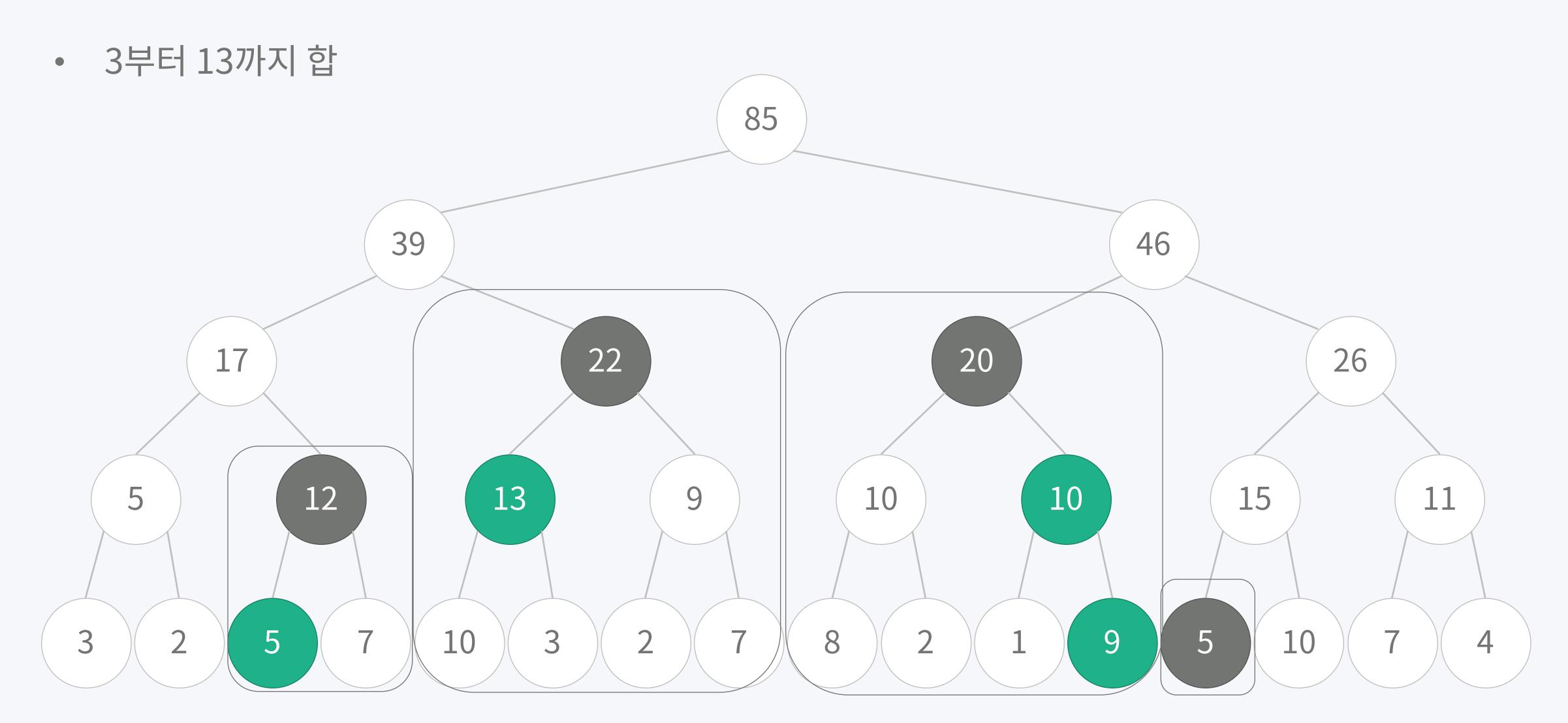


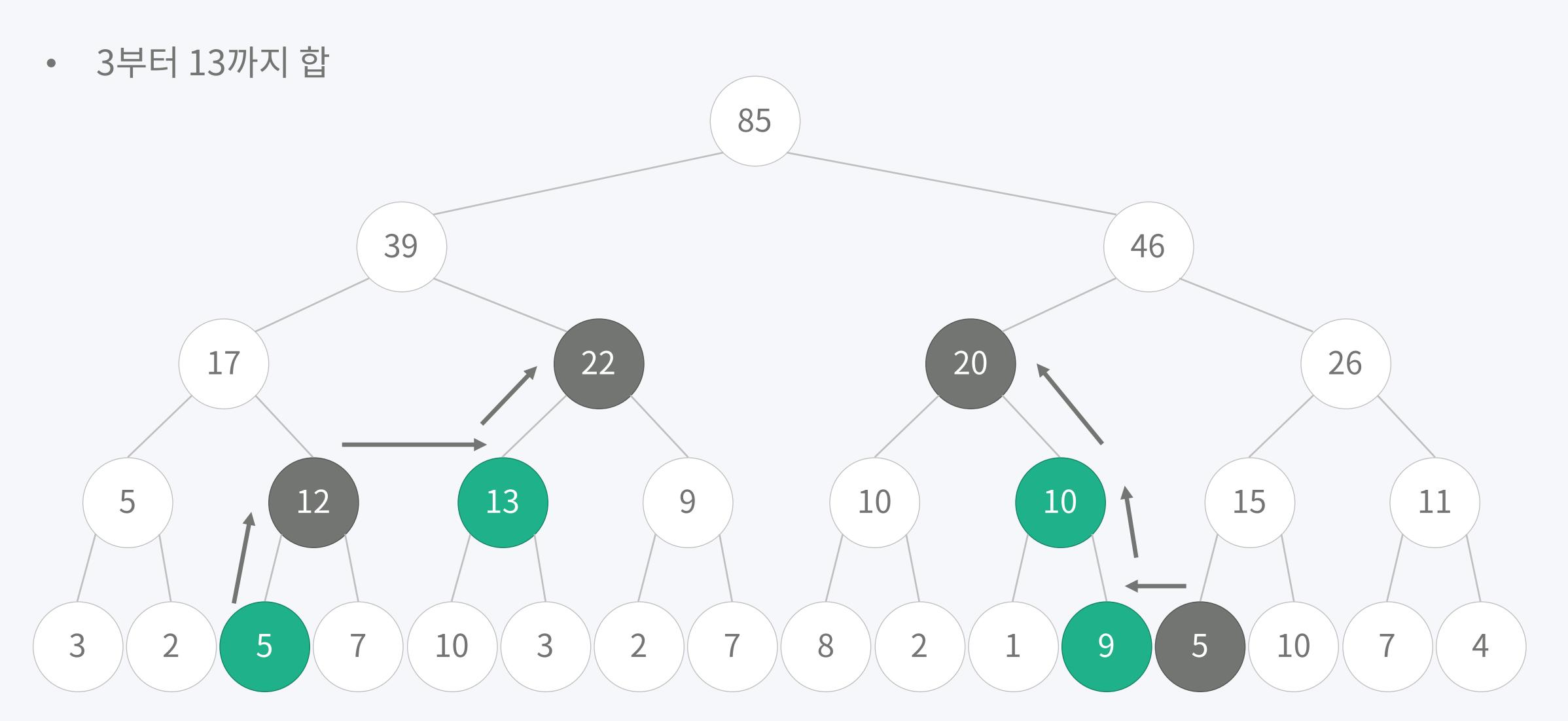
https://www.acmicpc.net/problem/2042

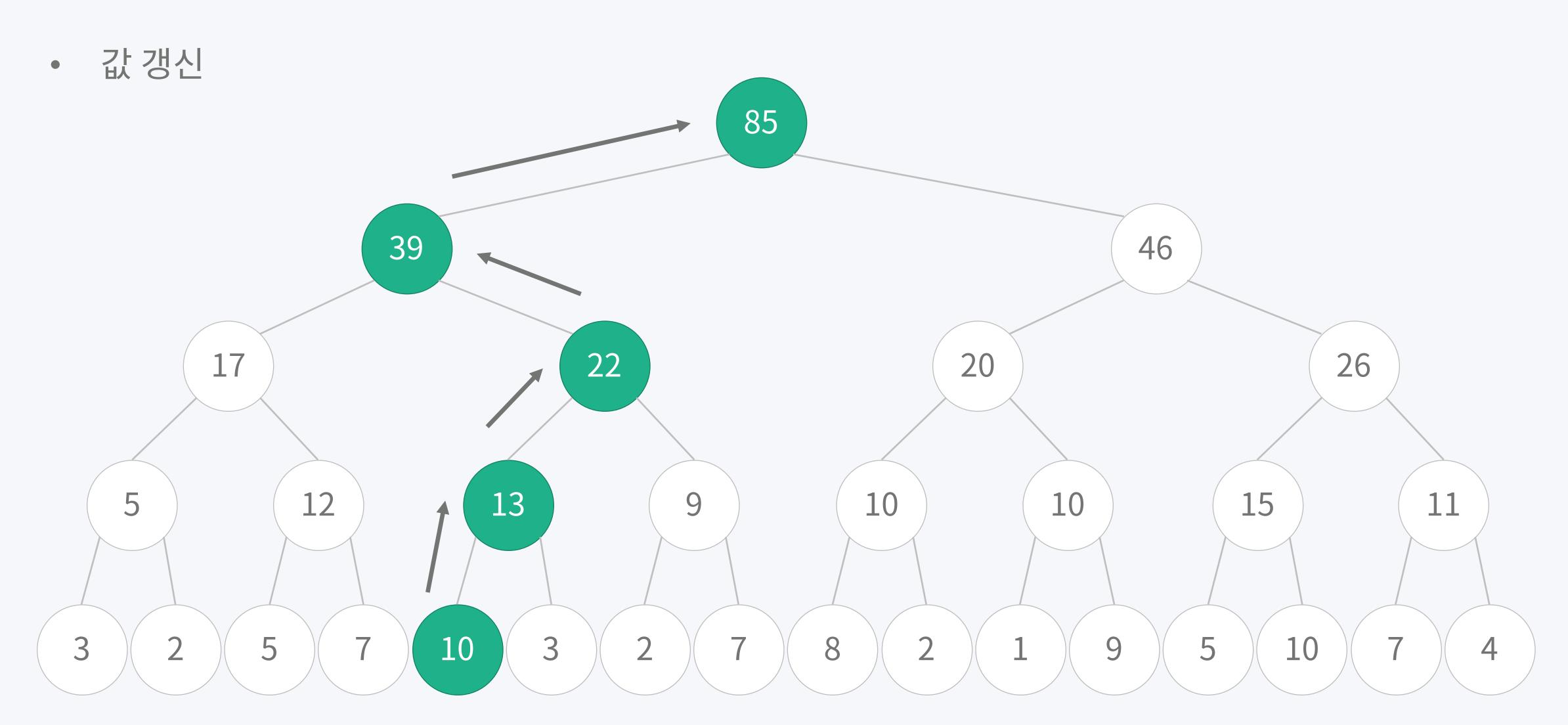
• C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/43c378ae1661830f1d92









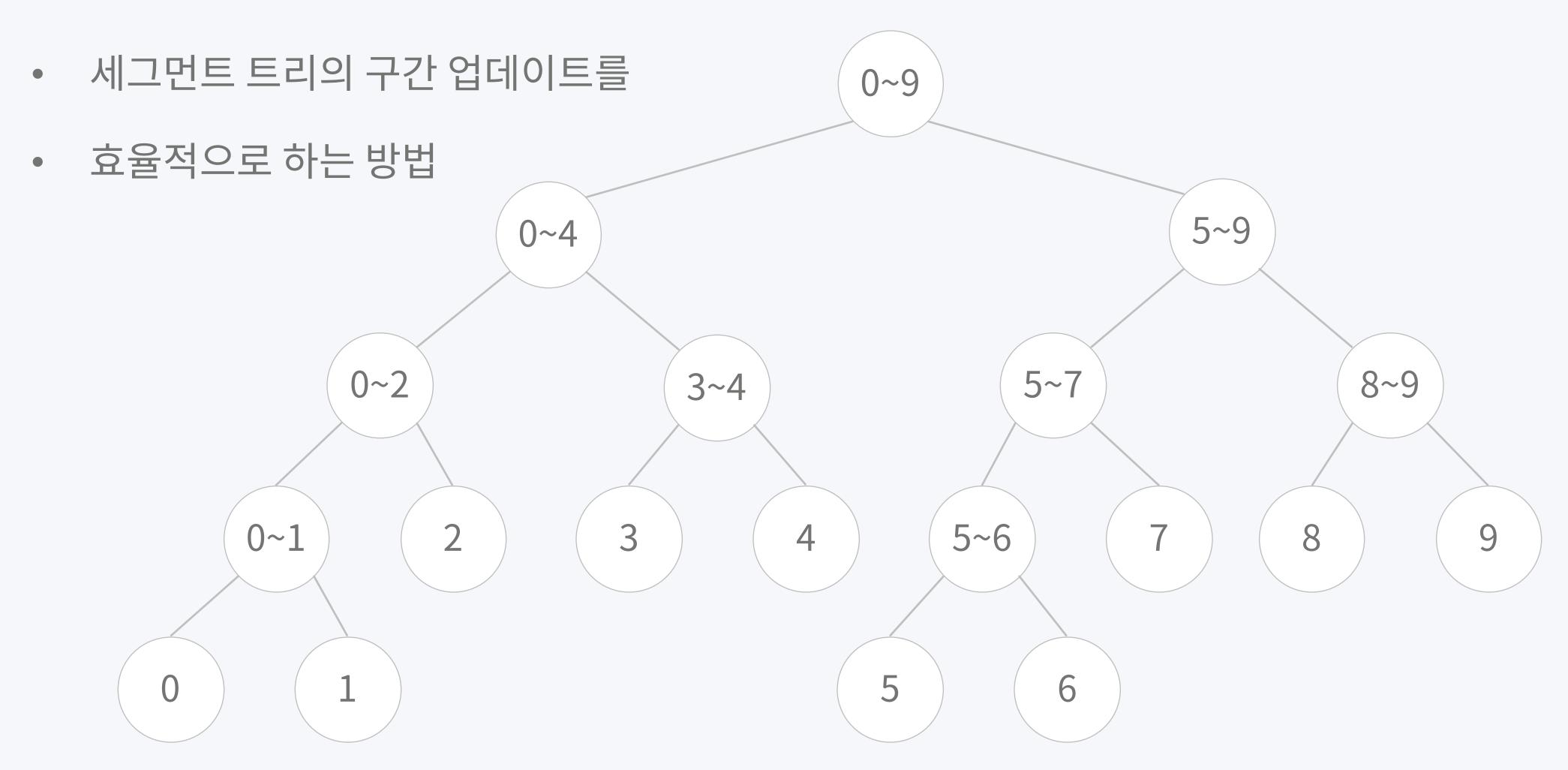


- 합구하는 방법
- 왼쪽
 - 왼쪽 자식이면 올라간다
 - 오른쪽 자식이면 답을 더하고, 오른쪽 칸으로 이동
- 오른쪽
 - 오른쪽 자식이면 올라간다
 - 왼쪽 자식이면 답을 더하고, 왼쪽 칸으로 이동

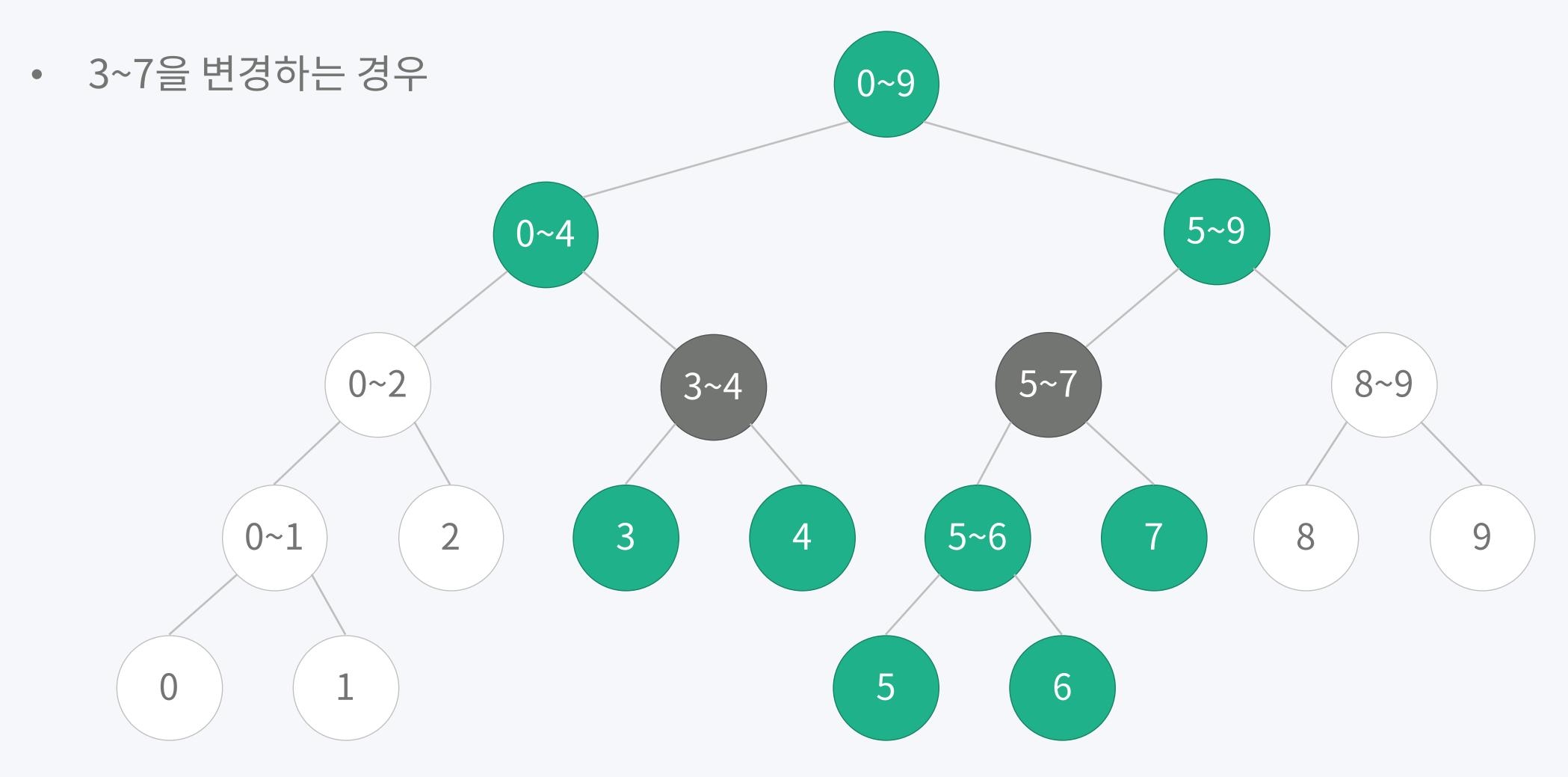
구간의 합 구하기

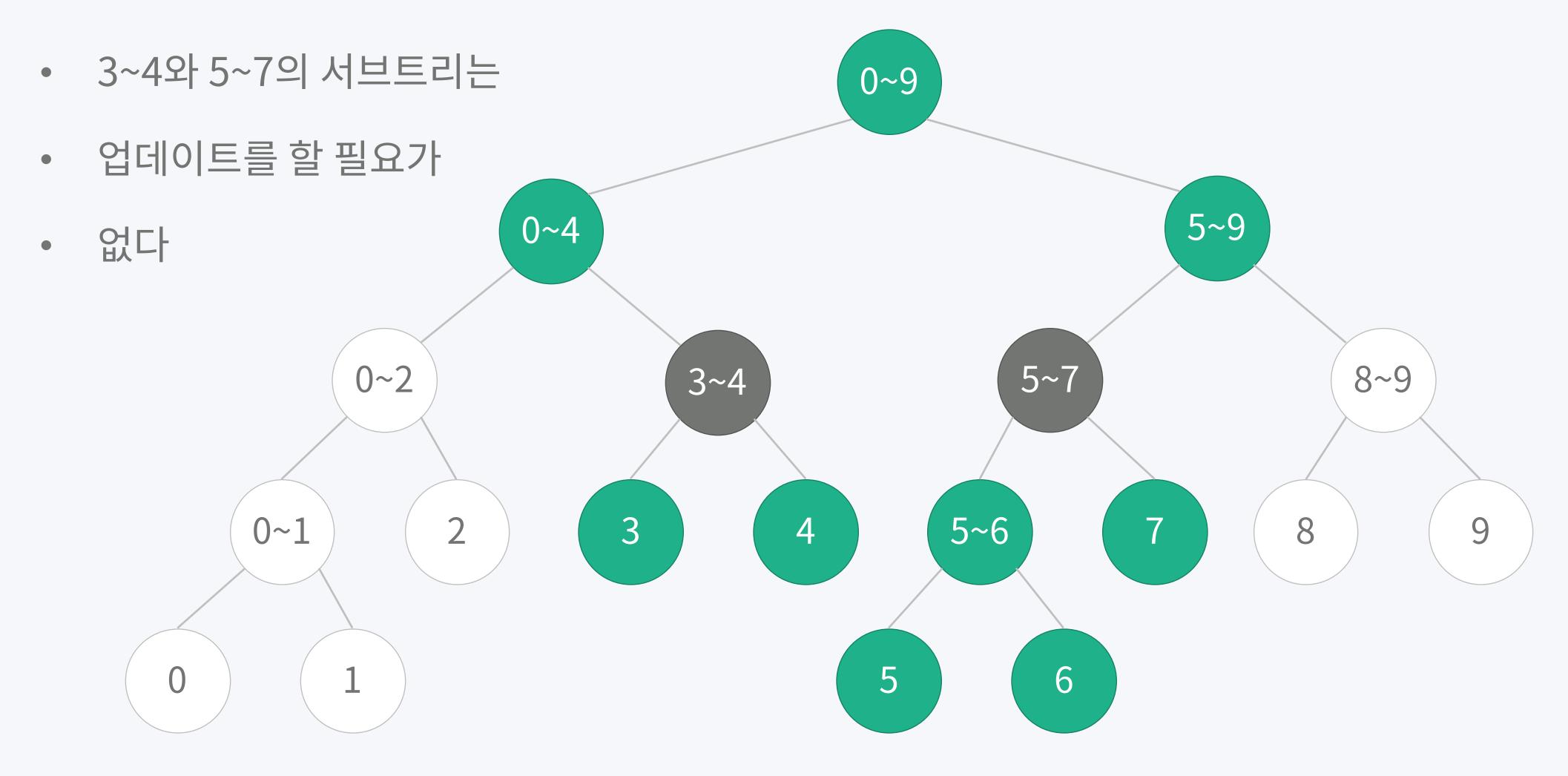
• C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/fe54fa44050f0e1f4826

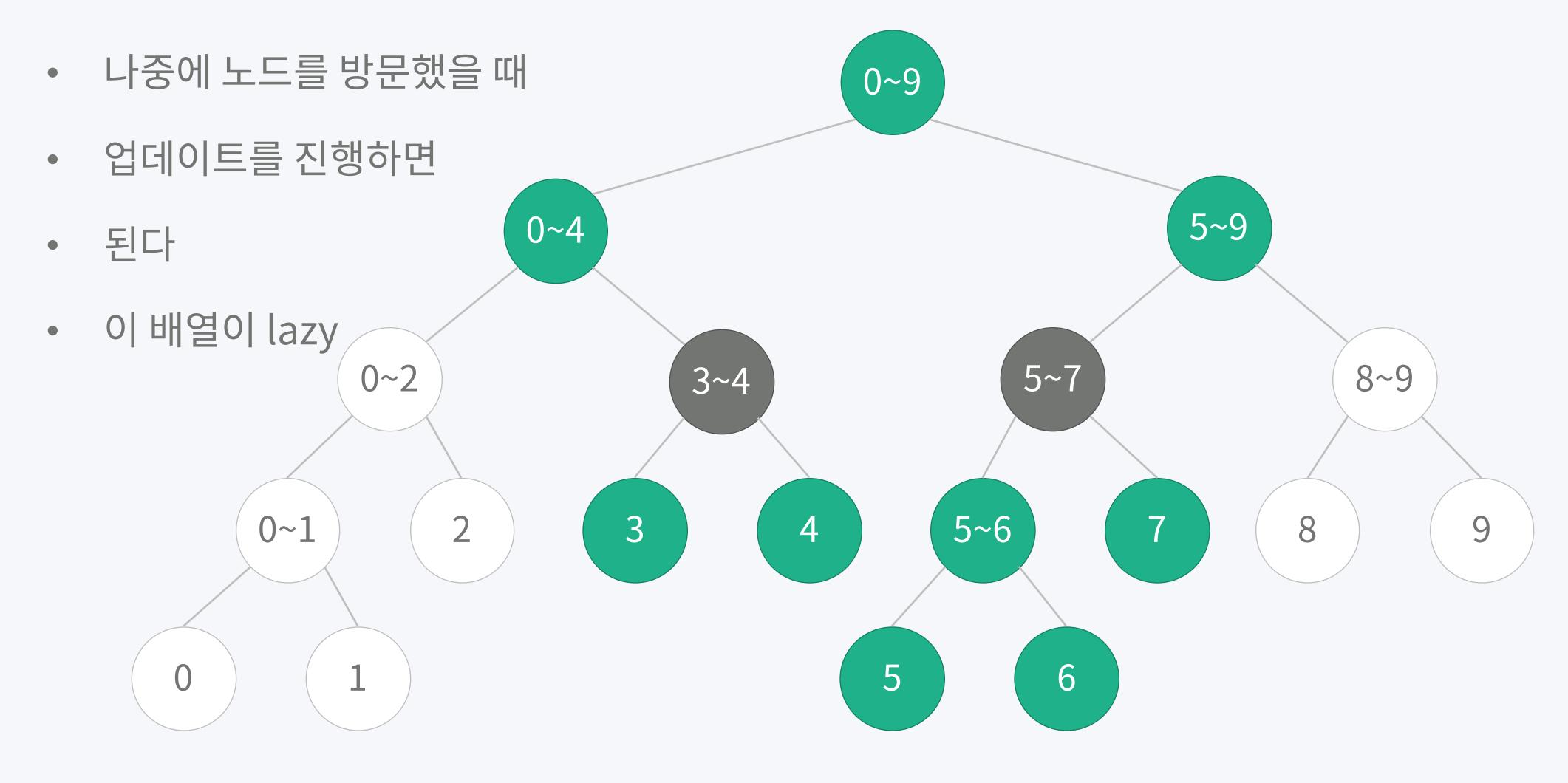
Lazy Propagation



Lazy Propagation





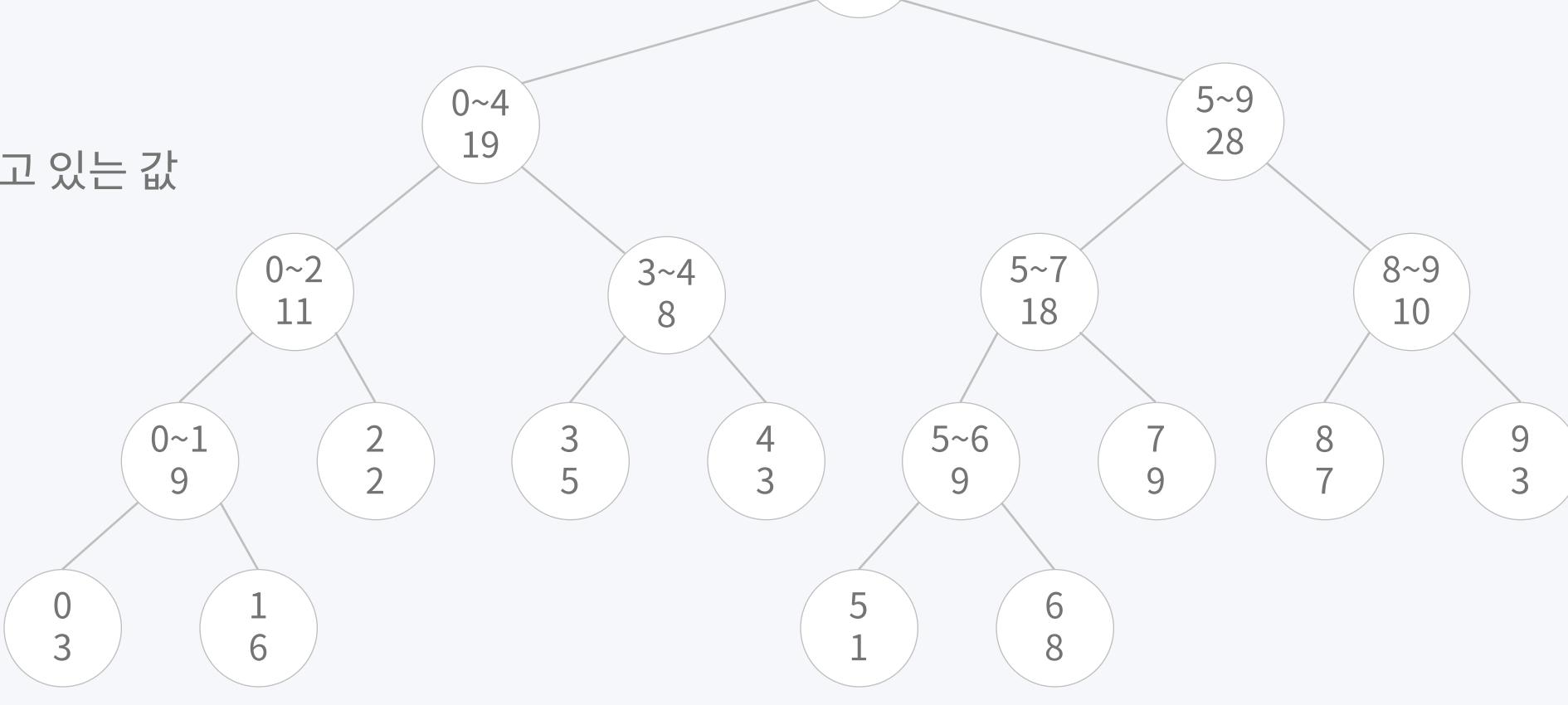


- 3~4를 나타내는 노드의 lazy에 10이 저장되어 있으면
- 3번째 수와 4번째 수에 10을 더해야 하는데, 나중에 10을 더하겠다는 의미
- 5~7의 lazy에 20이 저장되어 있다면
- 5, 6, 7번째 수에 20을 더해야 하지만, 지금은 더하지 않고 나중에 더하겠다는 의미

구간의 합 구하기

• 위: 범위

• 아래: 저장하고 있는 값



0~9

47

A[0]	A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]
3	6	2	5	3	1	8	9	7	3

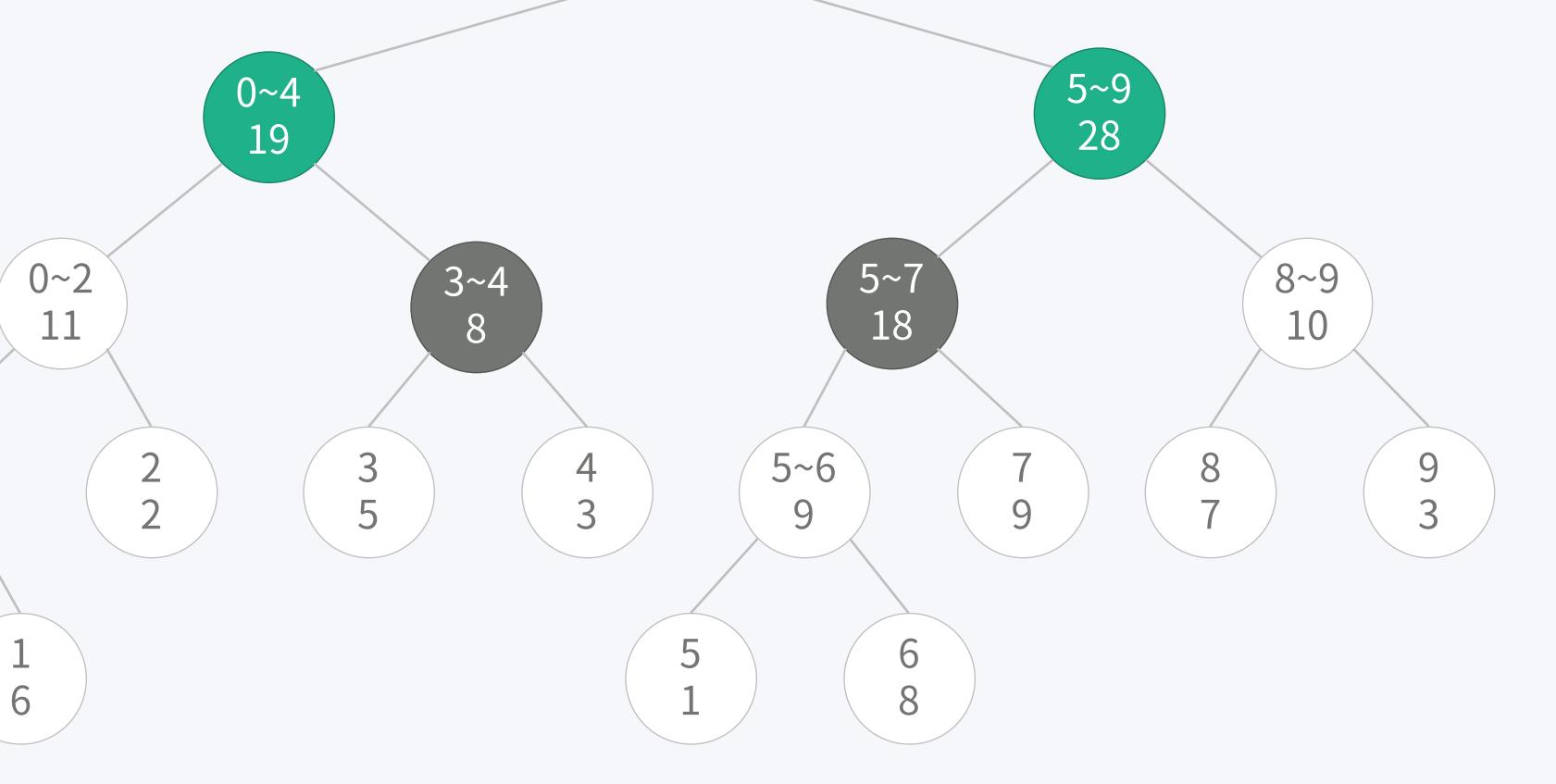
0~1



• 3~7번째 수에 2를 더한다

• 초록: 일부 포함

• 검정: 전체 포함



0~9

A[0]	A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]
3	6	2	5	3	1	8	9	7	3

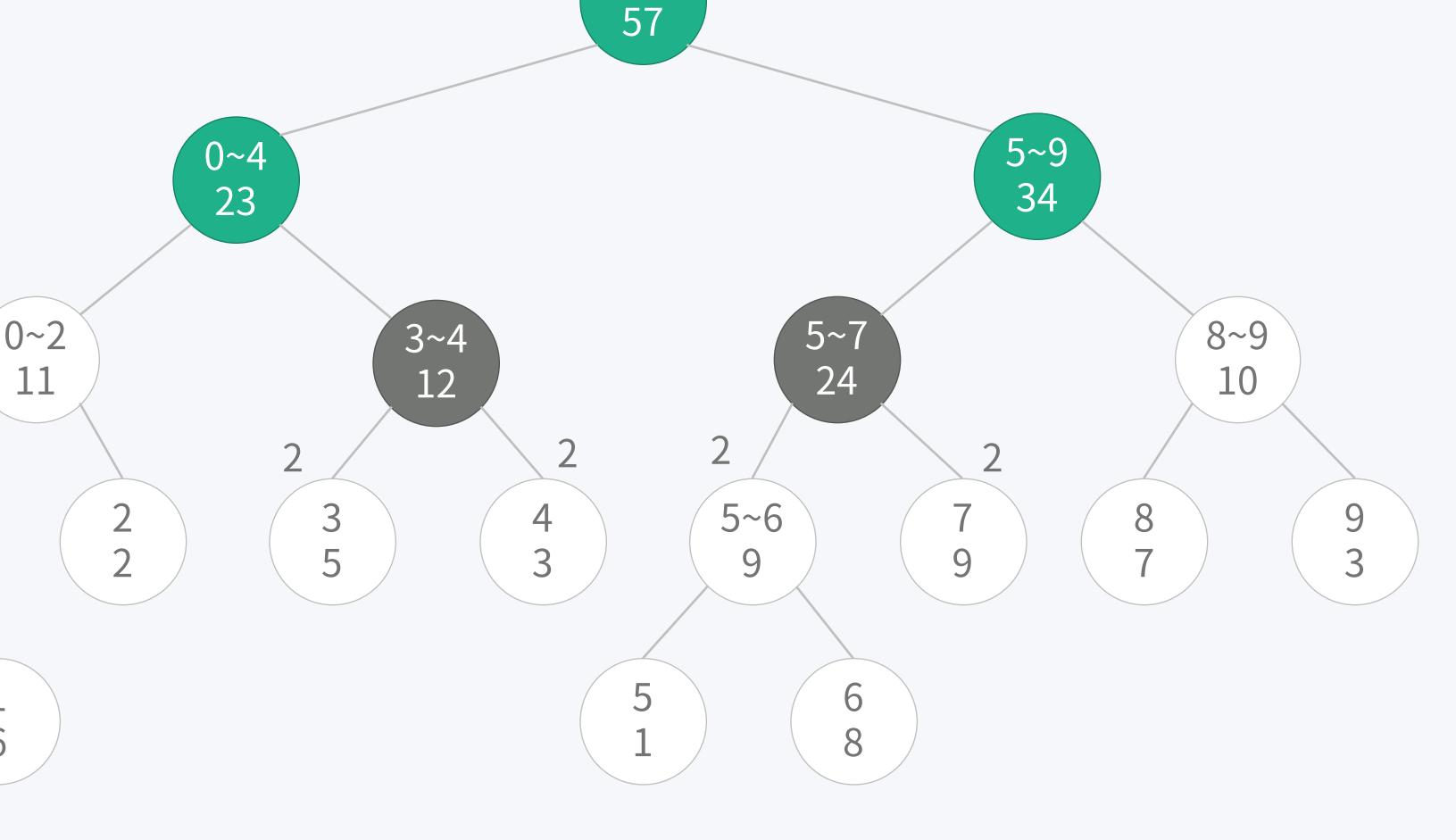
0~1

6



• 검정 아래는

• 나중에 업데이트 하자!



0~9

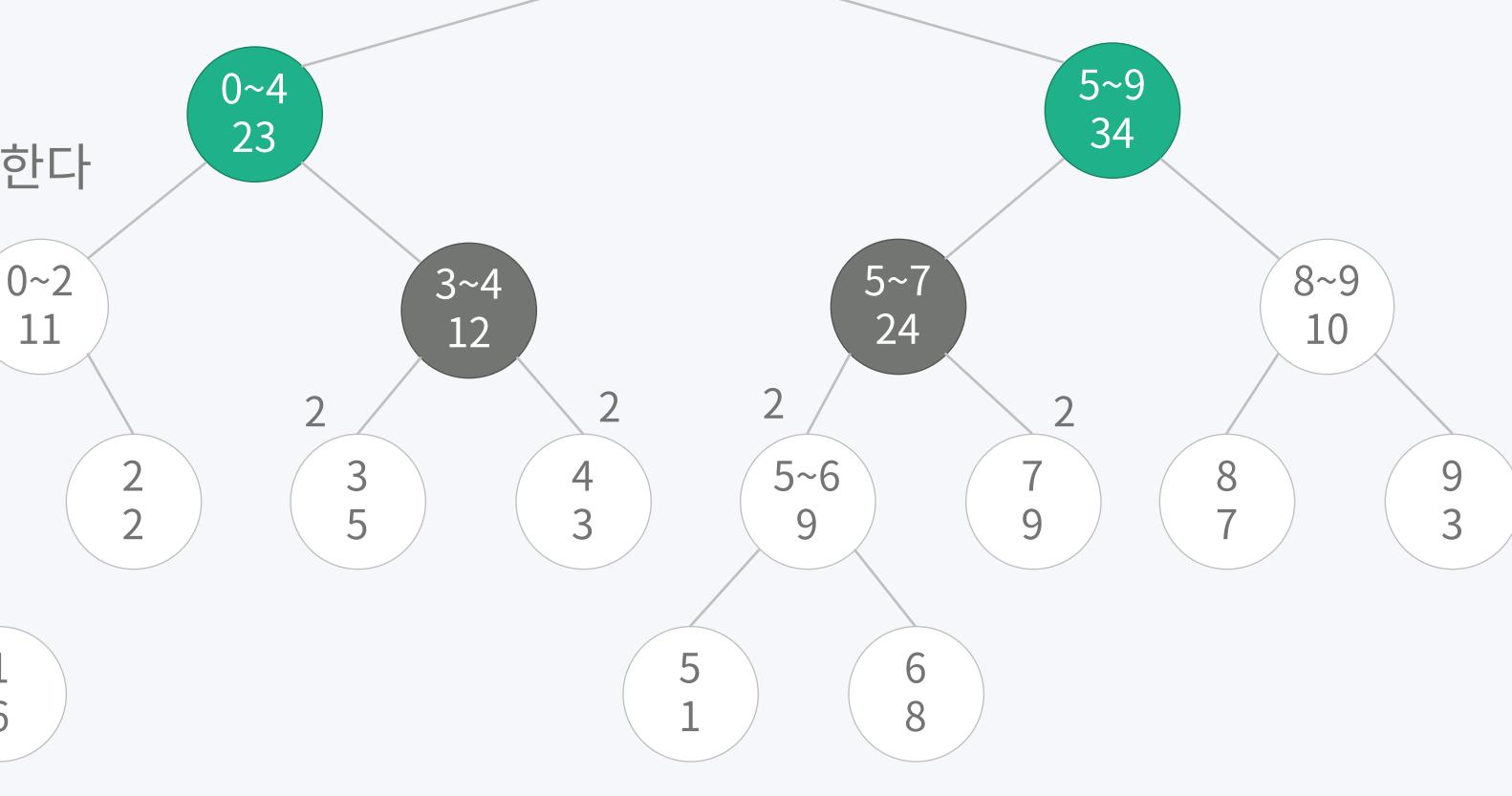
A[0]	A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]
3	6	2	7	5	3	10	11	7	3

0~1

구간의 합 구하기

• 노드를 방문할 때 마다

• lazy 값이 있는지 검사해야 한다



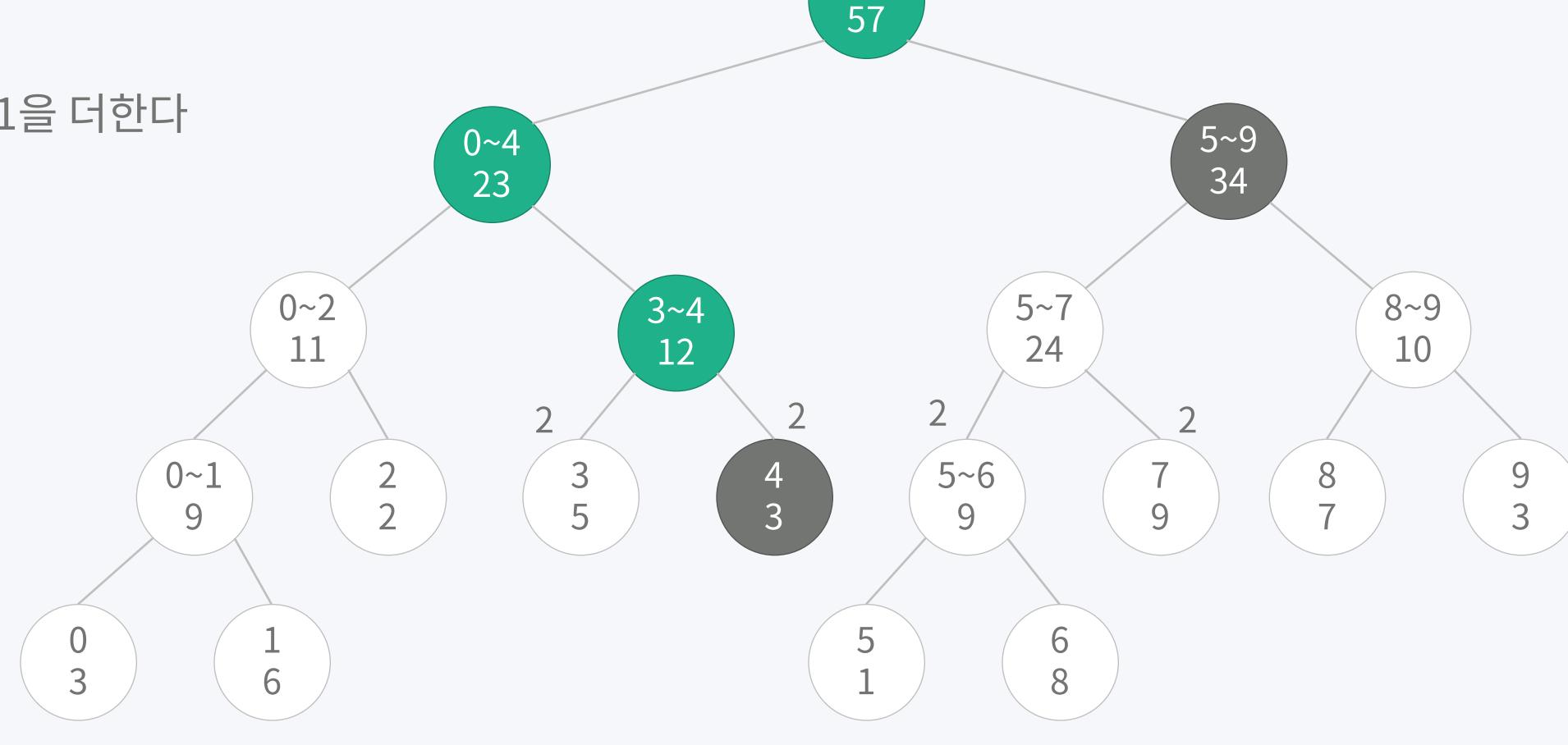
0~9

57

A[0]	A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]
3	6	2	7	5	3	10	11	7	3



• 4~9번째에 1을 더한다



0~9

A[0]	A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]
3	6	2	7	5	3	10	11	7	3

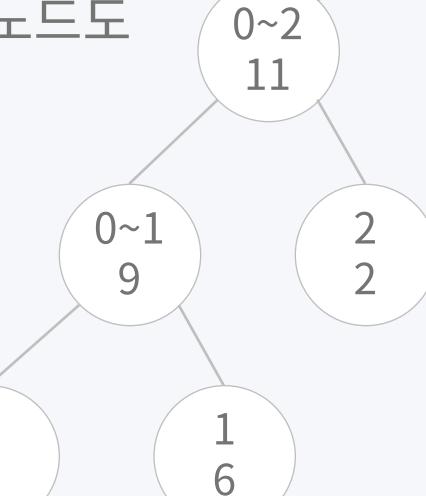
구간의 합 구하기

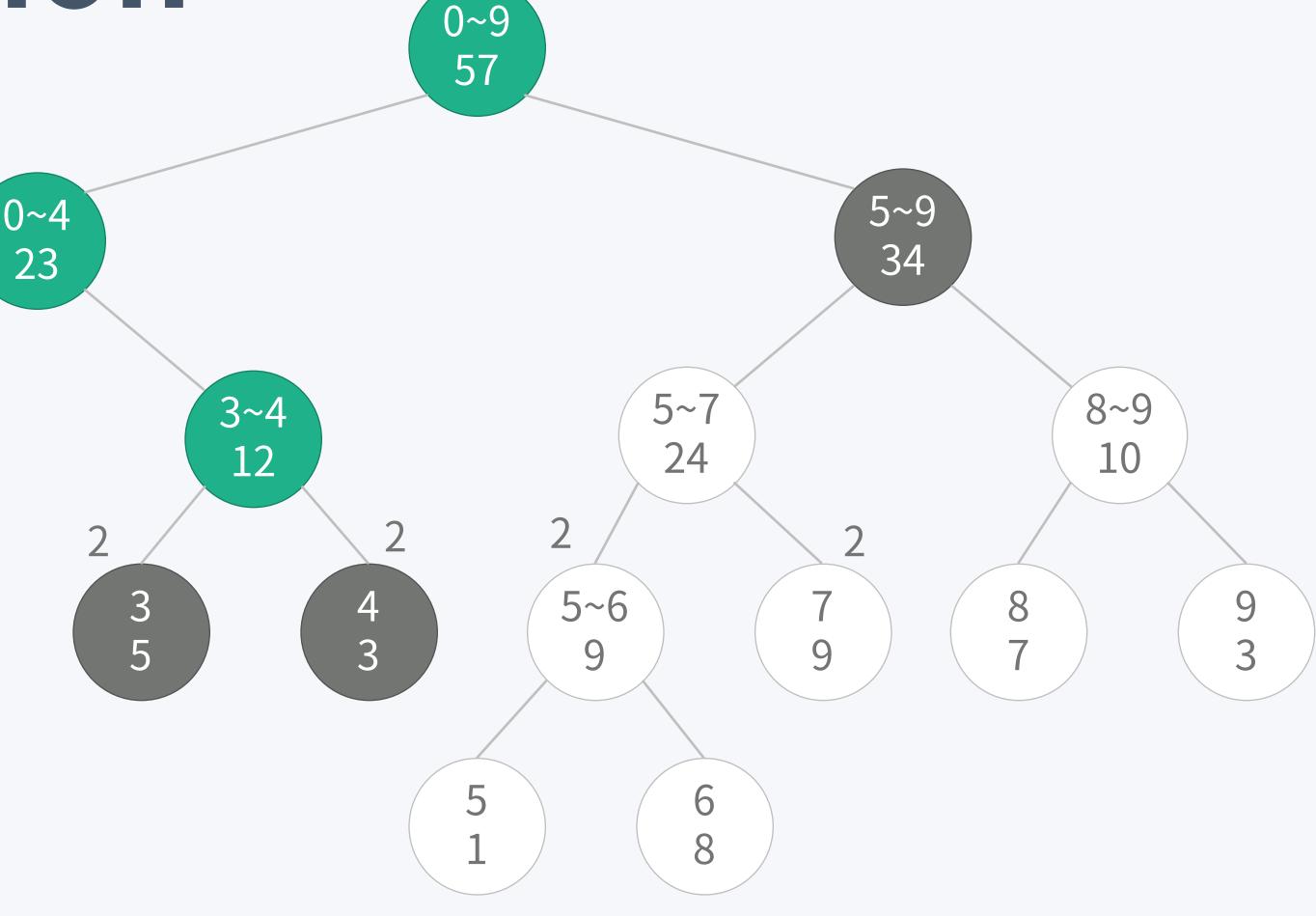
• 3~4에서 3번과 4번을

• 담당하는 노드를 호출하기 때문에

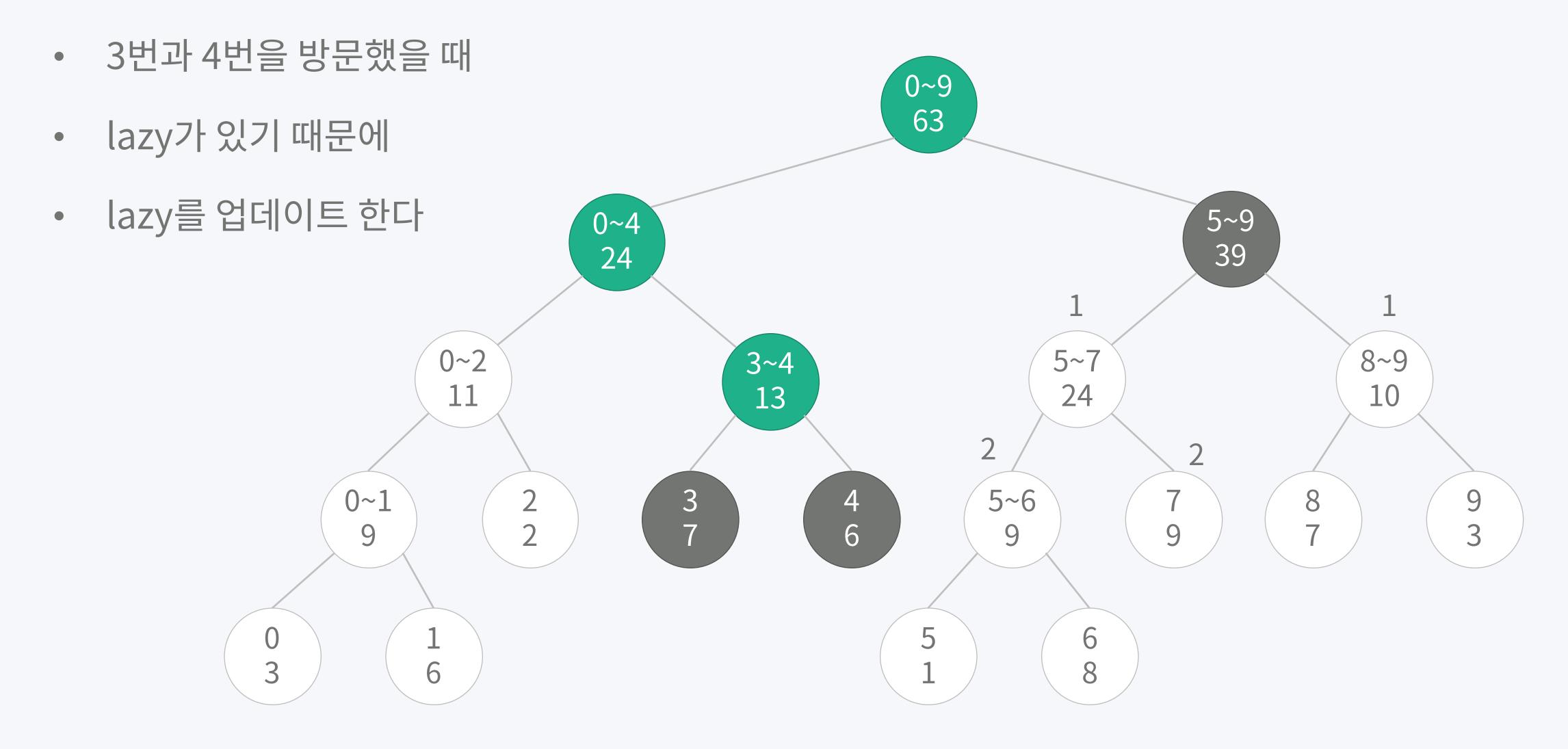
• 3번만 담당하는 노드도

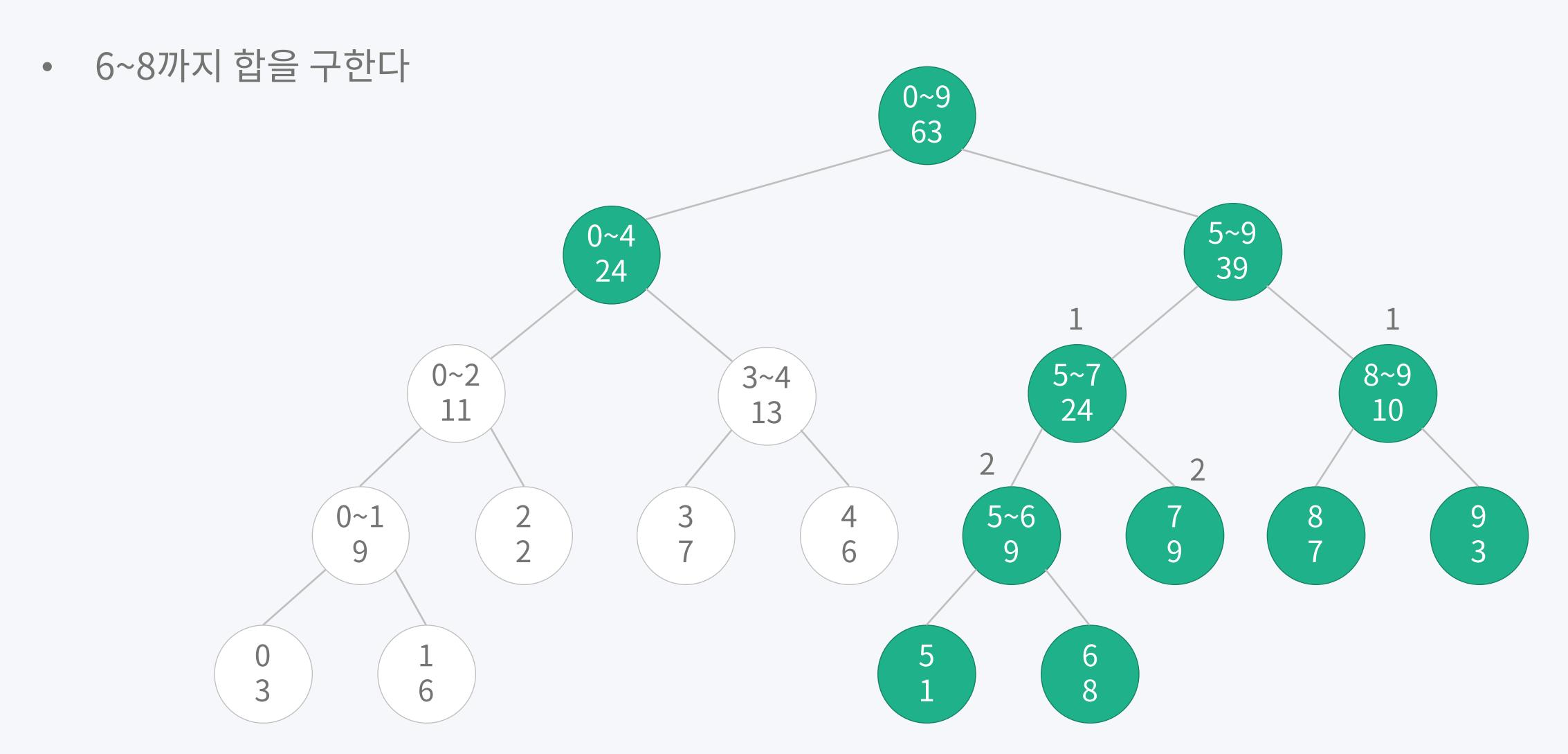
호출

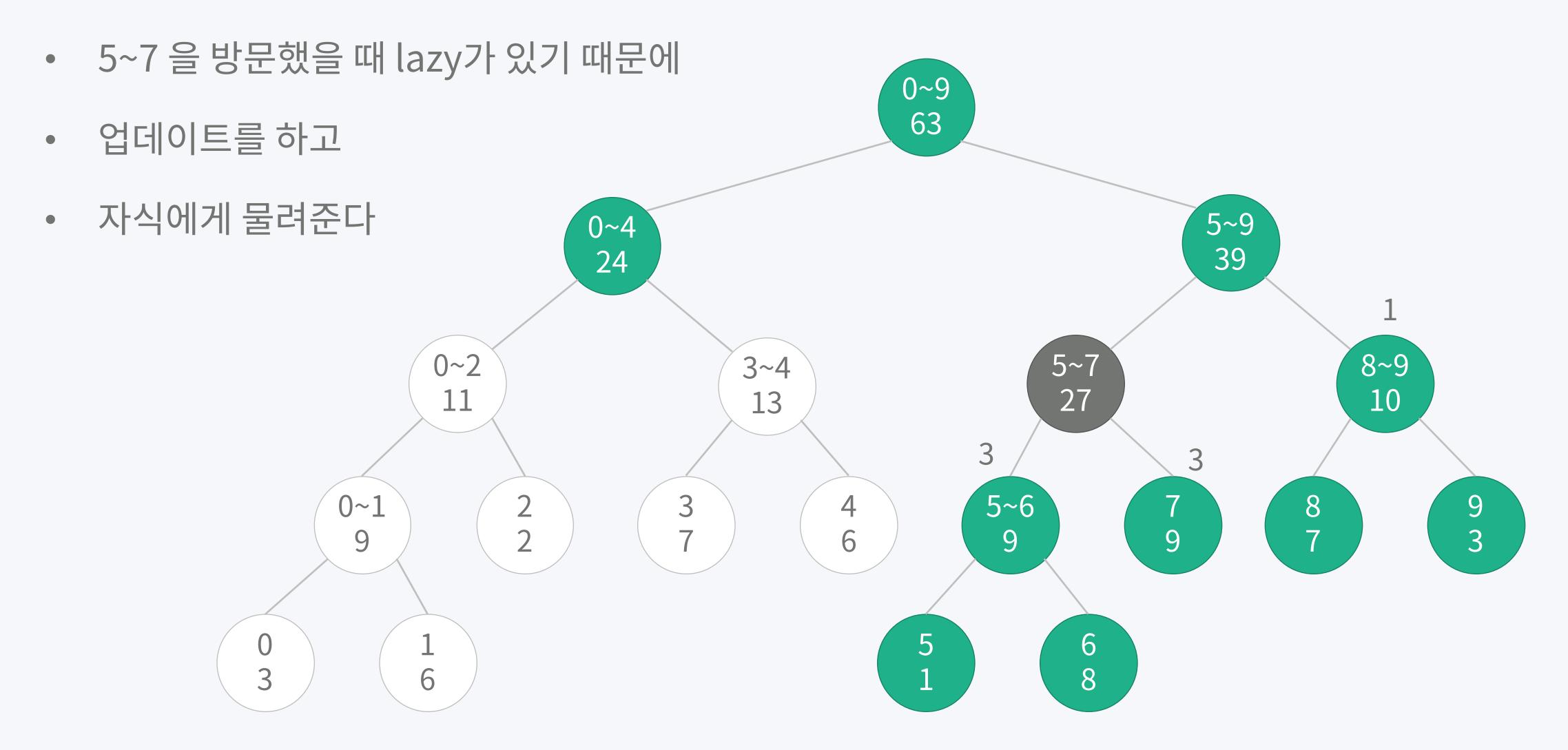


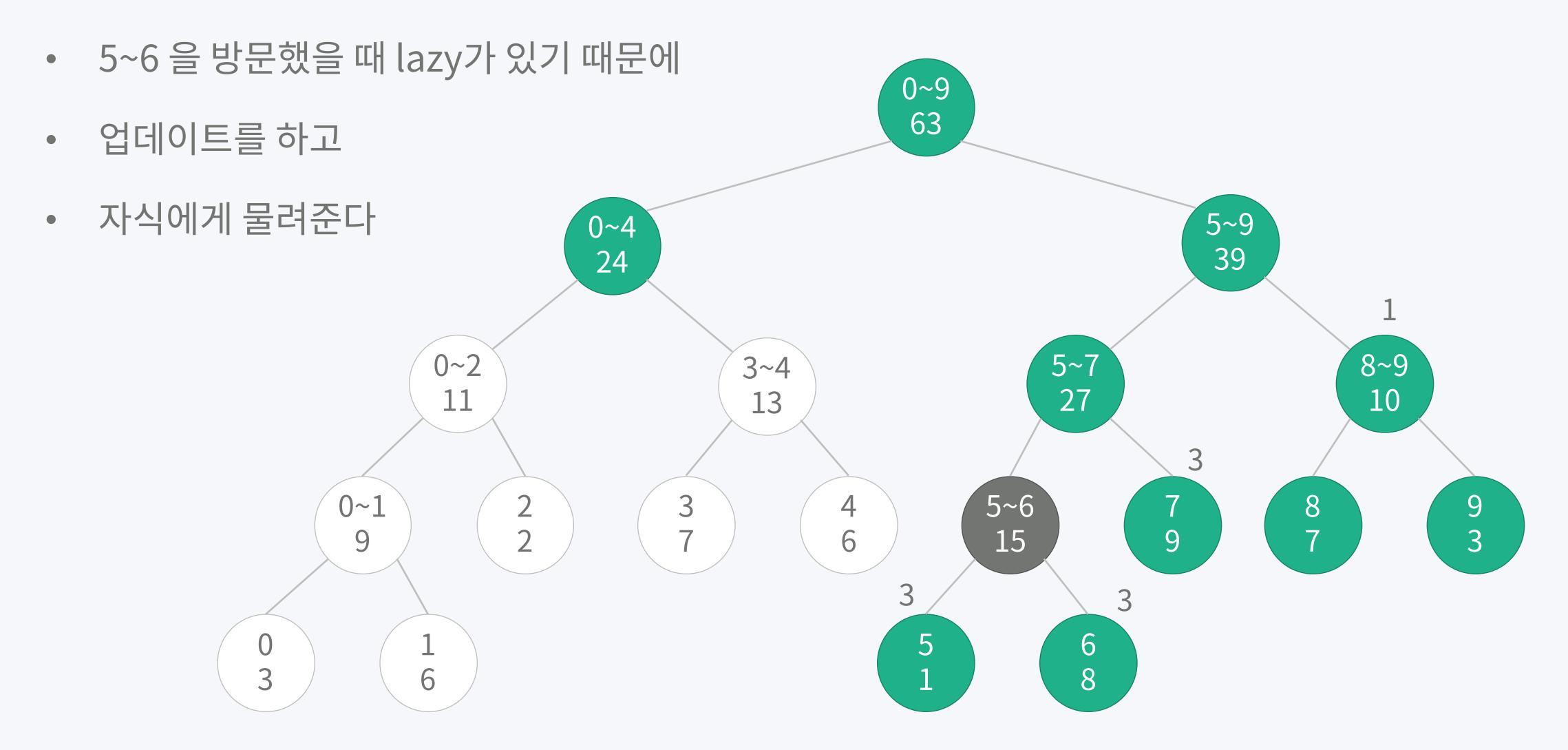


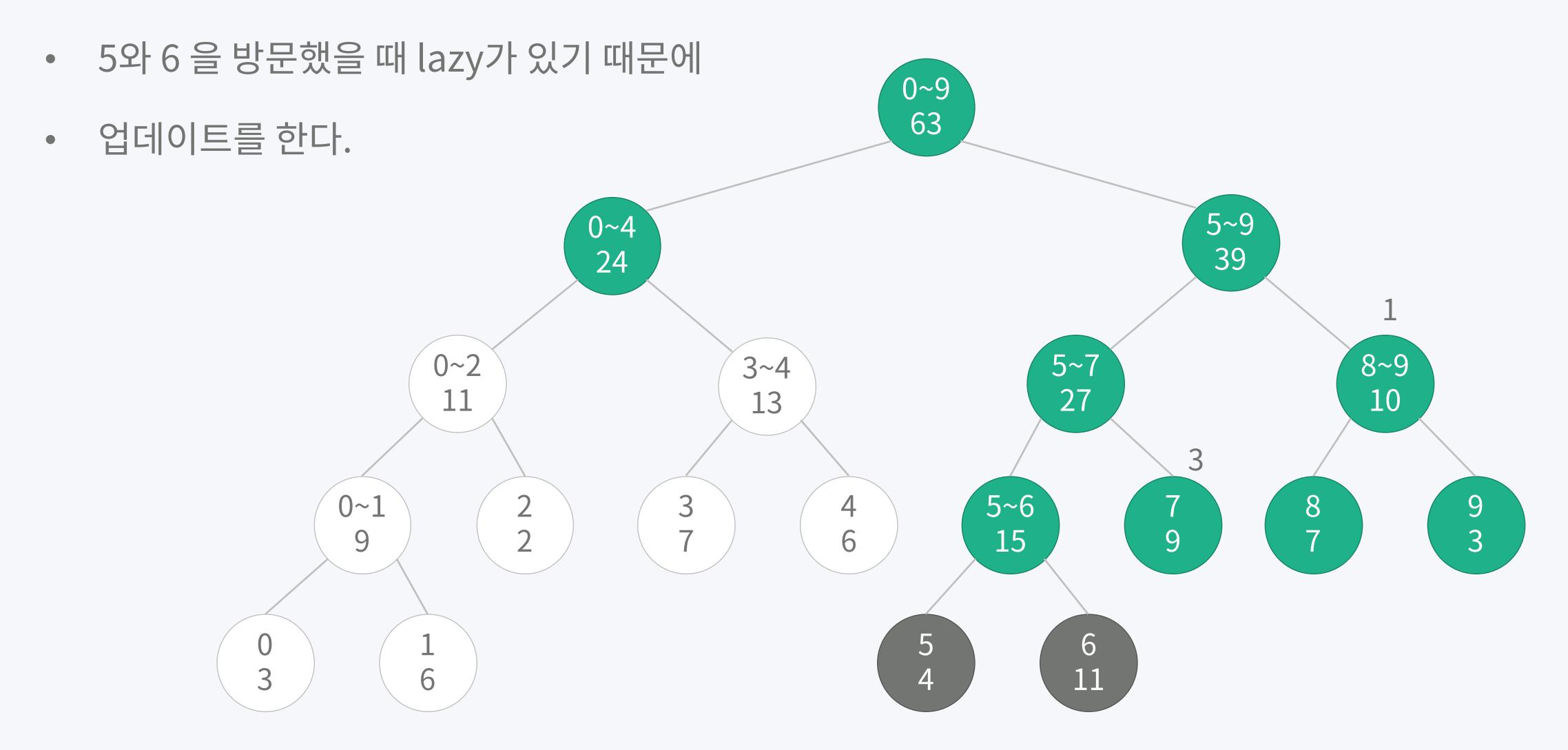
A[0]	A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]
3	6	2	7	5	3	10	11	7	3

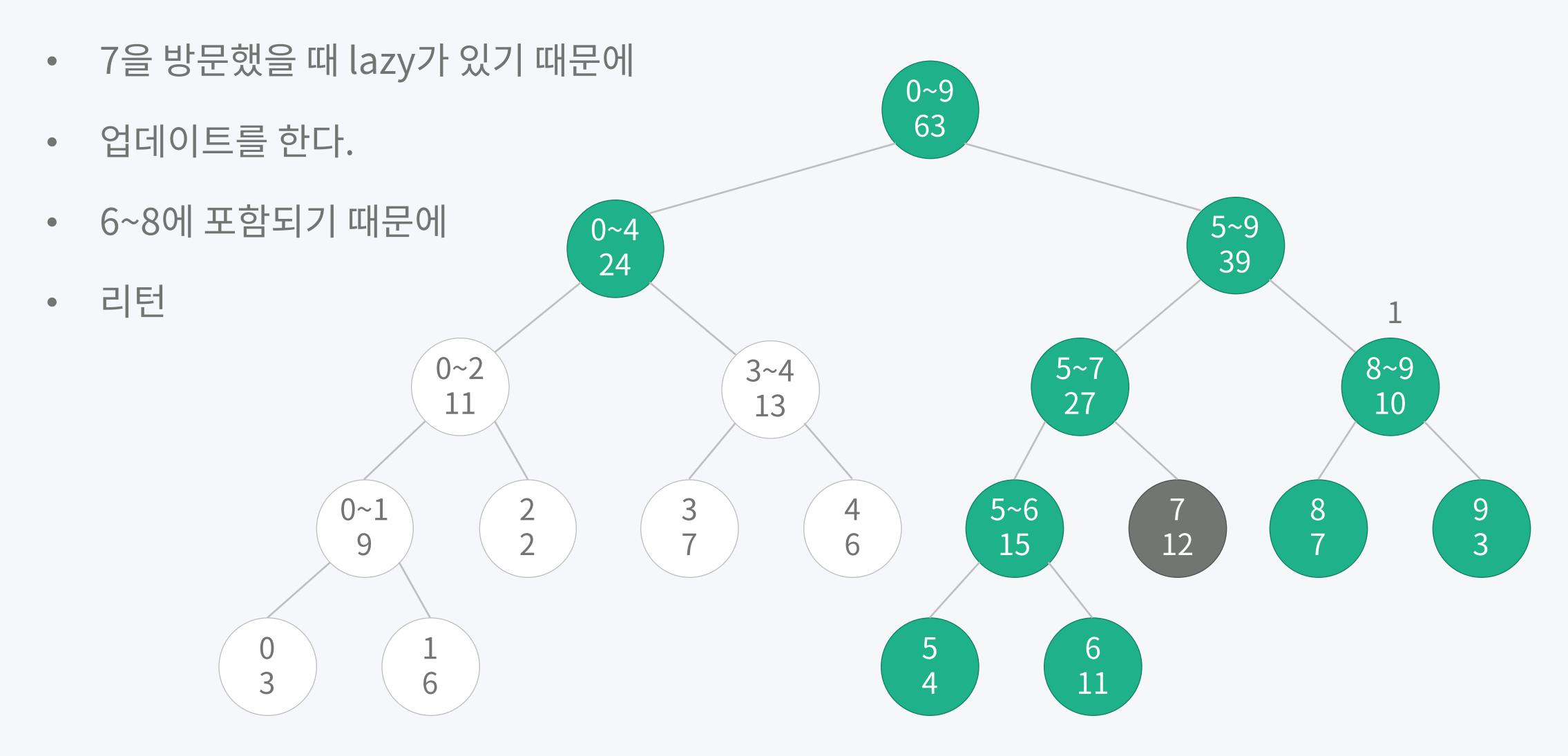


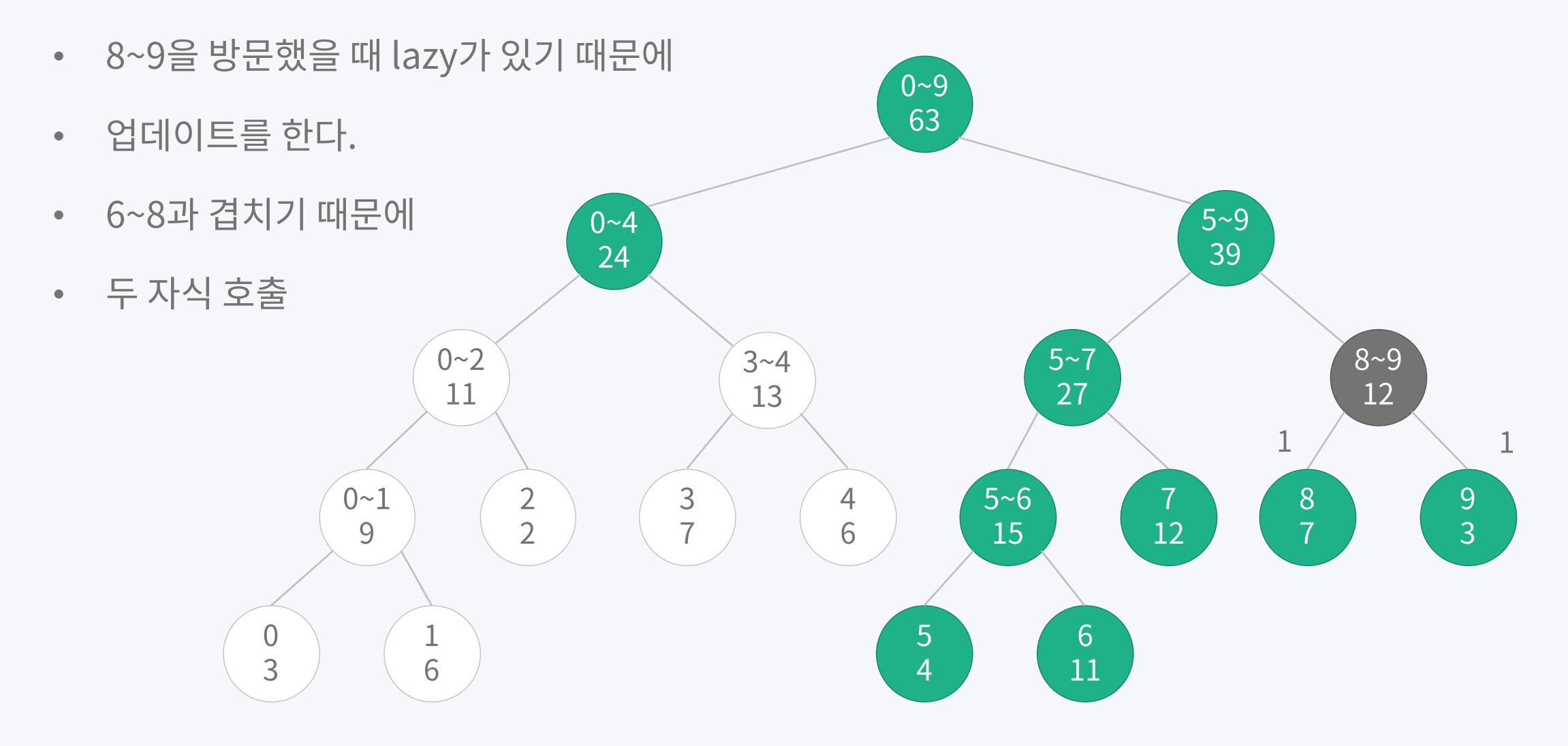


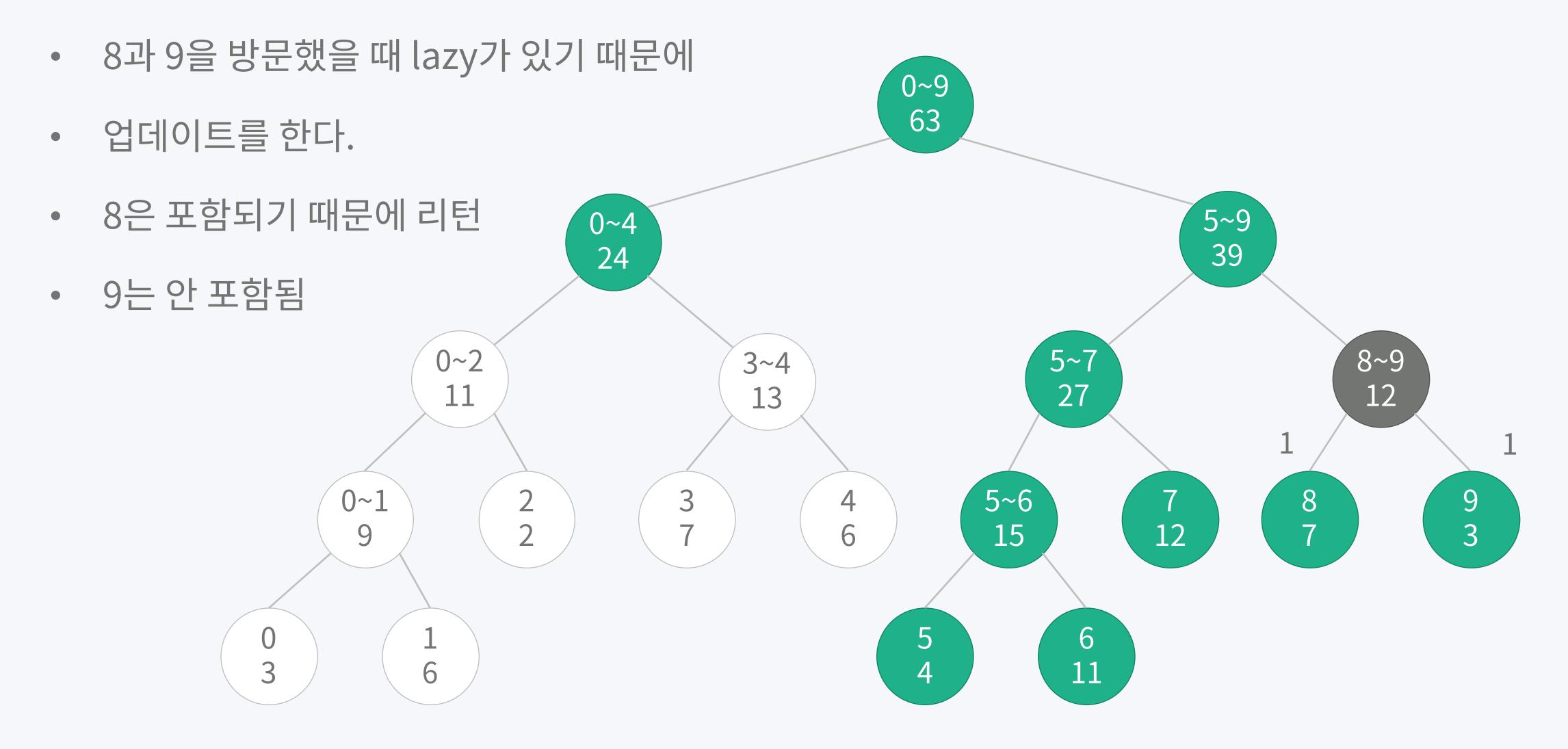












```
void update_lazy(vector<long long> &tree, vector<long long> &lazy,
int node, int start, int end) {
   if (lazy[node] != 0) {
        tree[node] += (end-start+1)*lazy[node];
        // leaf가 아니면
        if (start != end) {
            lazy[node*2] += lazy[node];
            lazy[node*2+1] += lazy[node];
        lazy[node] = 0;
```

구간합구하기2

https://www.acmicpc.net/problem/10999

• C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/4175019338306283a180

스위치

https://www.acmicpc.net/problem/1395

• C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/247c11d7da24f577d74d

- i의 마지막 자리: i를 2진수로 나타냈을 때, 가장 마지막 1이 나타내는 값
- $3 = 11_2$
- $5 = 101_2$
- $6 = 110_2$
- $8 = 1000_2$
- $9 = 1001_2$
- $10 = 1010_2$
- 11 = 101**1**₂
- $12 = 1100_2$
- $16 = 10000_2$

```
    -num = ~num + 1
    num = 10011010111010100000000000
    ~num = 0110010100010101111111111
    -num = 01100101000101010000000000
    num & -num = 00000000000000000000000000
```

60

Fenwick Tree

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
1	2	1	4	1	2	1	8	1	2	1	4	1	2	1	16
1		3		5		7		9		11		13		15	
2				5			1	0			1	4			
		4							1	2					
	8														

A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]	A[10]	A[11]	A[12]	A[13]	A[14]	A[15]	A[16]
3	2	5	7	10	3	2	7	8	2	1	9	5	10	7	4
3		5		10		2		8		1		5		7	
5				1	3			1	0			1	5		
	1	7							2	0					
	39														

- A[1] + ··· + A[13]을 구하려면
- 13 = 1101₂
- $D[1101_2] + D[1100_2] + D[1000_2]$

Fenwick Tree (BIT)

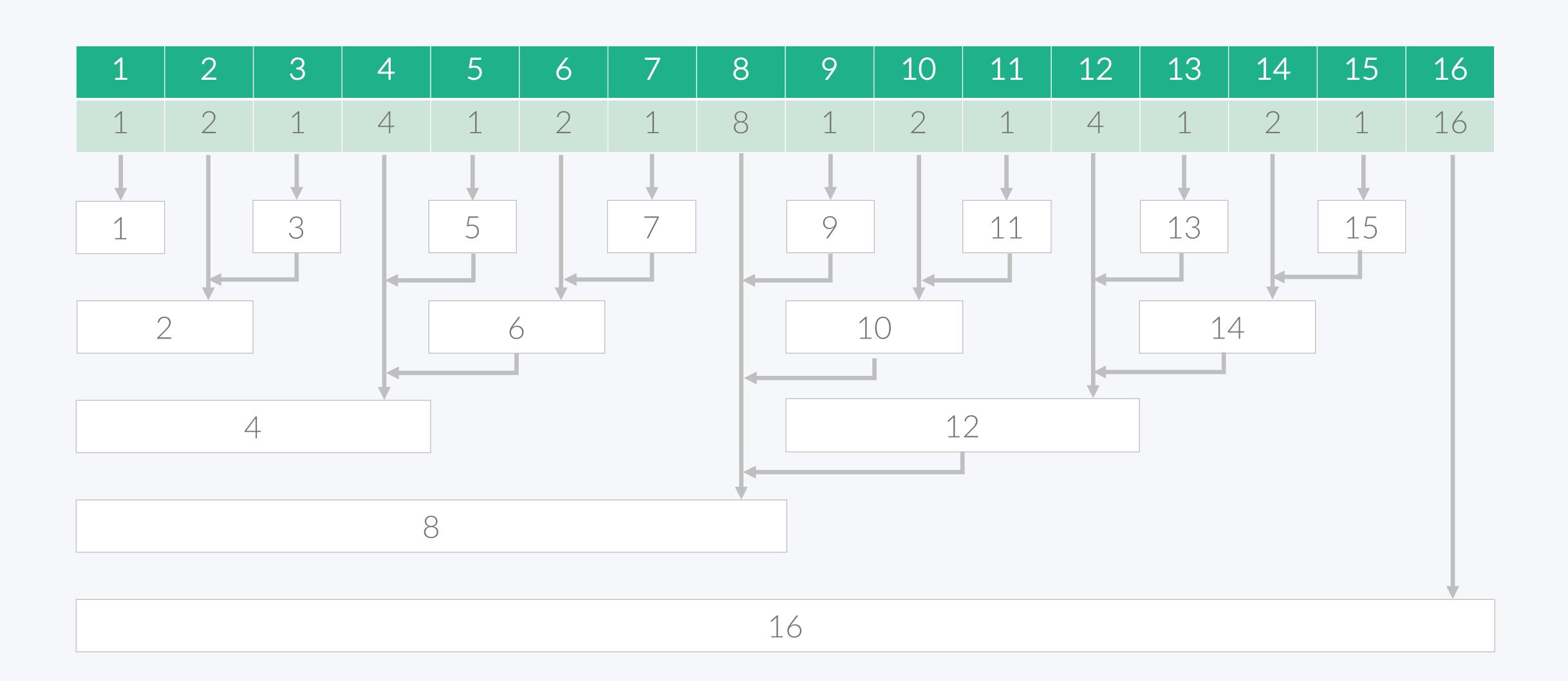
A[1]	A[2]	A[3]	A[4]	A[5]	A[6]	A[7]	A[8]	A[9]	A[10]	A[11]	A[12]	A[13]	A[14]	A[15]	A[16]
3	2	5	7	10	3	2	7	8	2	1	9	5	10	7	4
3		5		10		2		8		1		5		7	
5				1	3			1				1	.5		
	1	7							2	0					
			3	9											

85

64

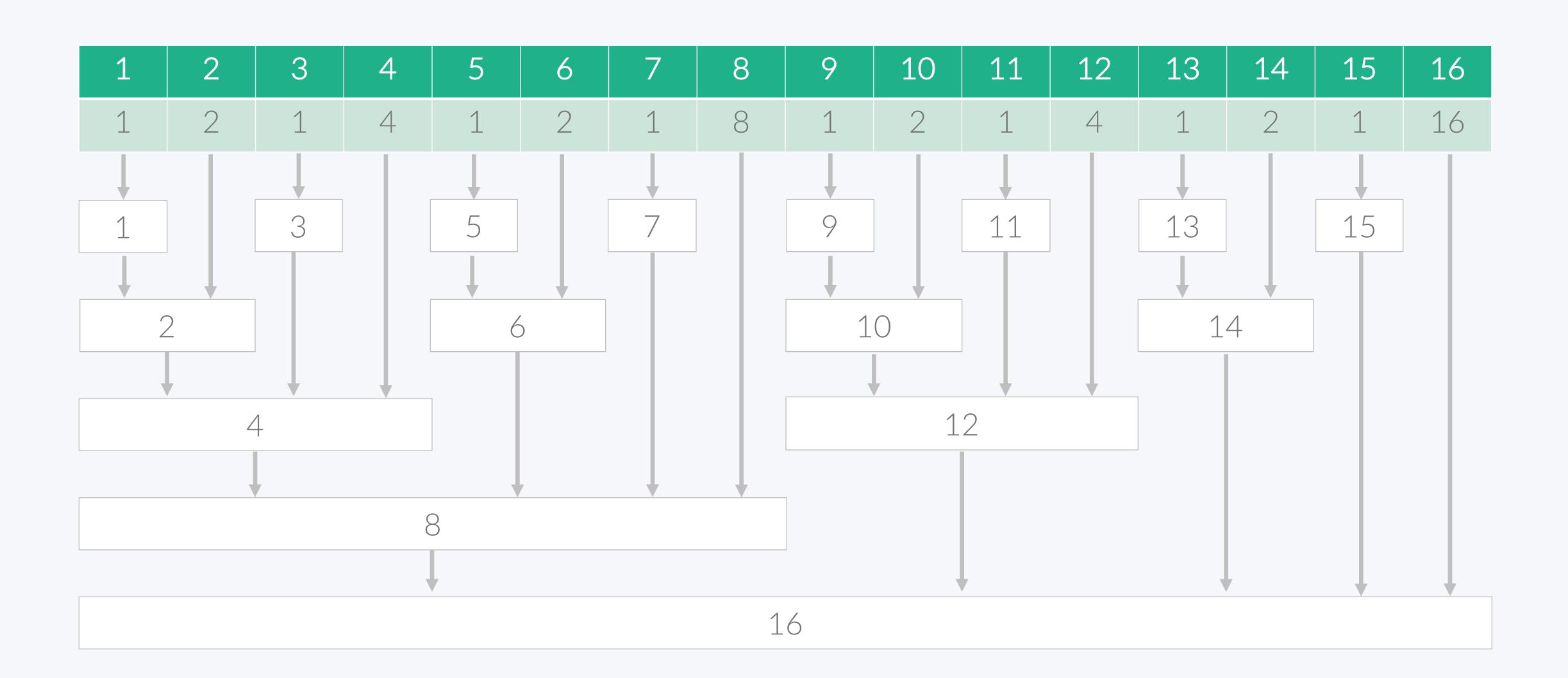
Fenwick Tree

```
Fenwick Tree (BIT)
int sum(int i) {
    int ans = 0;
    while (i > 0) {
        ans += d[i];
        i -= (i & -i);
    return ans;
```



```
Fenwick Tree (BIT)
```

```
int update(int i, int num) {
    while (i <= n) {
        d[i] += num;
        i += (i & -i);
    }
}</pre>
```

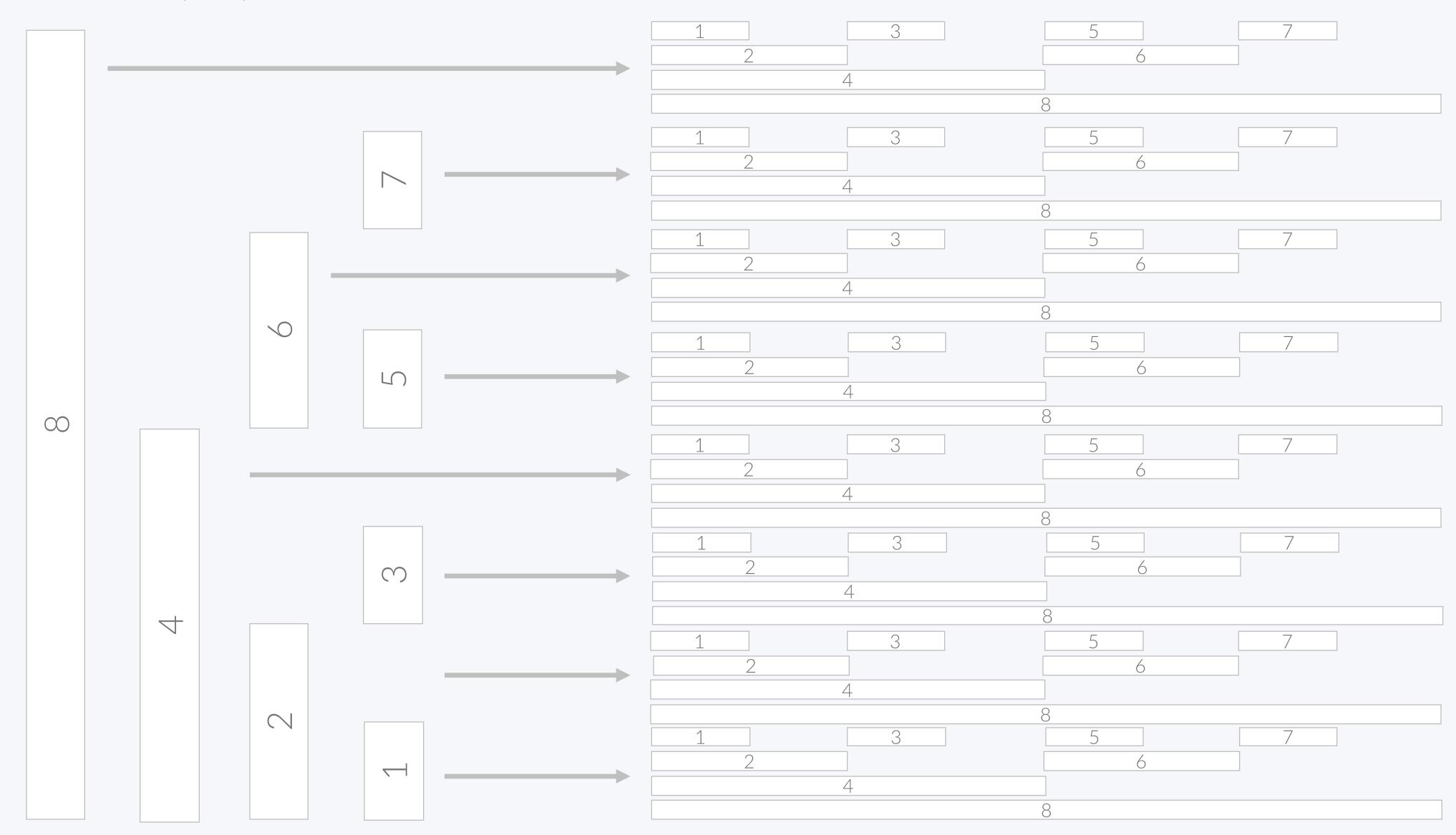


구간 합구하기

https://www.acmicpc.net/problem/2042

- C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/20b134a15afb54eddb79
- C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/fcf34370c7c51c436647b8266f8dab95

- 1차원을 2차원으로 확장해서 풀면 된다.
- x에 대해서 그리고 y에 대해서 트리를 만들면 된다



```
void update(int x, int y, int val) {
    for (int i=x; i<=n; i+=i&-i) {
        for (int j=y; j<=n; j+=j&-j) {
            tree[i][j] += val;
        }
    }
}</pre>
```

```
int sum(int x, int y) {
    int ans = 0;
    for (int i=x; i>0; i-=i&-i) {
        for (int j=y; j>0; j-=j&-j) {
            ans += tree[i][j];
    return ans;
```

구간합구하기3

https://www.acmicpc.net/problem/11658

• C/C++: https://gist.github.com/Baekjoon/14778526b16b31a329e6