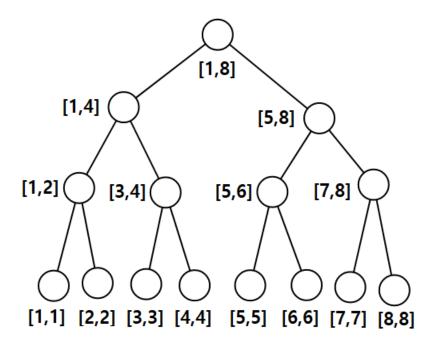
Segment Tree

CONTENTS

I . Segment Tree

- 1. 개념
- 2. 구현

- 한글로 번역하면 구간 트리
- 트리는 트리인데 각각의 노드가 특정 구간에 대한 query의 답을 갖고 있음
- Full Binary Tree로 구현한다
- 상위 노드일 수록 더 넓은 구간에 대한 답을 가지고 있음
- Divide & Conquer한 결과를 메모이제이션 하자!!
- Update와 Query에 답을 구하는 연산 2가지를 제공



- 예를 들어, 배열이 주어지고 각 구간에서의 최댓값을 구하는 문제가 있다고 하자
- 또한 배열의 특정 위치의 값을 바꾸는 연산이 일어난다
- 이를 어떻게 풀어야 할까???
- 가장 단순하게 생각하면 모든 Query에 대하여 해당 구간을 순회하면서 값을 구하면 될 것이다
- 자명하게도 시간복잡도는 O(QN)
- 이를 $O(Q \log N)$ 에 가능하게 해주는 자료구조

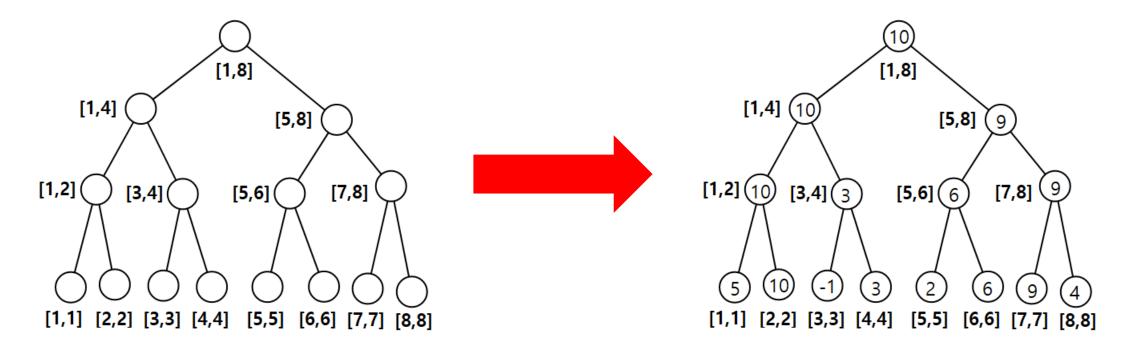
- 예를 들어, 배열이 주어지고 각 구간에서의 최댓값을 구하는 문제가 있다고 하자
- 또한 배열의 특정 위치의 값을 바꾸는 연산이 일어난다
- 이를 어떻게 풀어야 할까???

1	2	3	4	5	6	7	8
5	10	-1	3	2	6	9	4

1. 개념

• 예를 들어, 배열이 주어지고 각 구간에서의 최댓값을 구하는 문제가 있다고 하자

1	2	3	4	5	6	7	8
5	10	-1	3	2	6	9	4

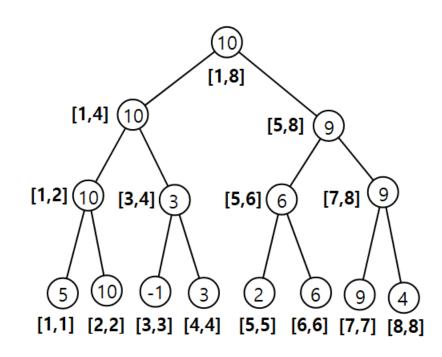


1. 개념

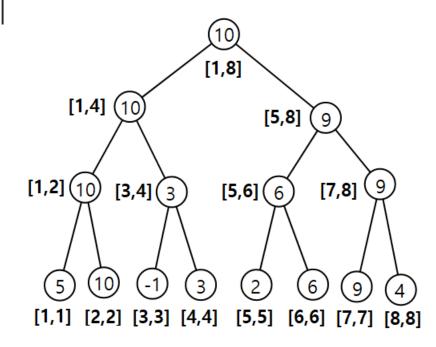
• 예를 들어, 배열이 주어지고 각 구간에서의 최댓값을 구하는 문제가 있다고 하자

1	2	3	4	5	6	7	8
5	10	-1	3	2	6	9	4

- [1,8] 에서의 최댓값???
- -> [1,8] 노드에 답이 있음
- [2,4] 에서의 최댓값???
- -> [2,2]노드와 [3,4]노드의 값 중 최댓값
- [2,7] 에서의 최댓값???
- -> [2,2], [3,4], [5,6], [7,7] 노드의 값 중 최댓값



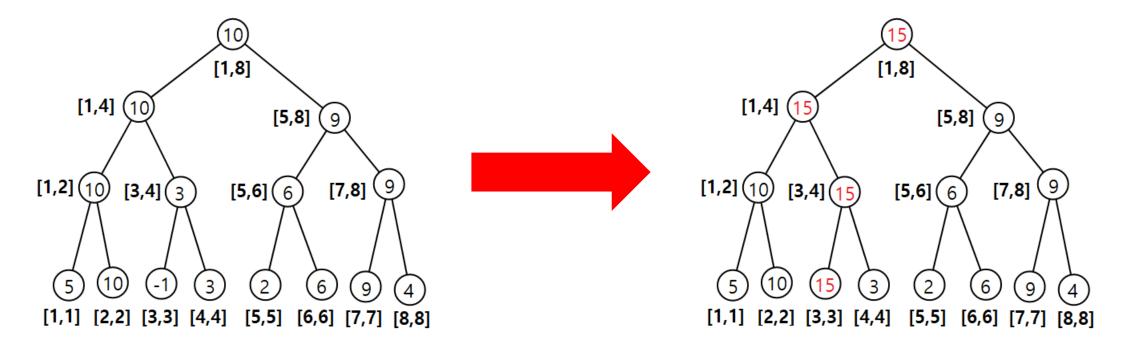
- 즉, Segment Tree를 contruct 한 뒤에 구하고자 하는 구간에 포함되는 노드들을 방문하여 해당 Query를 처리한다.
- 이렇게 하면 각각의 Query에 대하여 $O(\log N)$ 라는 시간복잡도에 처리가 가능하다.
- 이는 각 depth에서 방문 되는 노드가 최대 2개이기 때문이다.



1. 개념

• 3번째 원소를 15로 바꾸는 연산이 일어났다고 하면

1	2	3	4	5	6	7	8
5	10	15	3	2	6	9	4



- 즉, 해당 위치의 bottom부터 시작해서 parent 노드 까지 값을 update한다.
- 보다시피 자명하게 update 한 번에 소요되는 시간은 $O(\log N)$
- 만약 특정 구간의 값을 모두 바꾸고 싶으면???
- -> 일반적인 update로는 $O(M \log N)$ (M=구간길이)
- -> Lazy Propagation이라는 새로운 개념이 필요 뒤에서 설명할 예정이다.

