



ALOHA

#7주차

Segment/Fenwick Tree

#CH.0

Range Sum Problem



풀어볼까유



#11659

구간 합 구하기4

구간 합 구하는 문제

구간 합 구하기 4

DP에 처음부터 지금까지의 누적합을 저장한다.

Arr	1	3	5	4	2	6	7	1
DP	1	4	9	13	15	21	28	29

Prefix Sum

‘구간 합 구하기4’의 해답이 Prefix Sum

전처리 시간복잡도: $O(n)$, 쿼리당 시간복잡도: $O(1)$

배열의 값이 바뀌지 않는다면 가장 빠르다.

값이 바뀐다면..?

값이 바뀐다면?

Arr	1	3	5	4	2	6	7	1
DP	1	4	9	13	15	21	28	29

값이 바뀐다면?

바뀐 index 이후의 모든 DP 값이 업데이트되어야 한다!

Arr	1	5	5	4	2	6	7	1
DP	1	6	11	15	17	23	30	31

#CH.1

Segment Tree

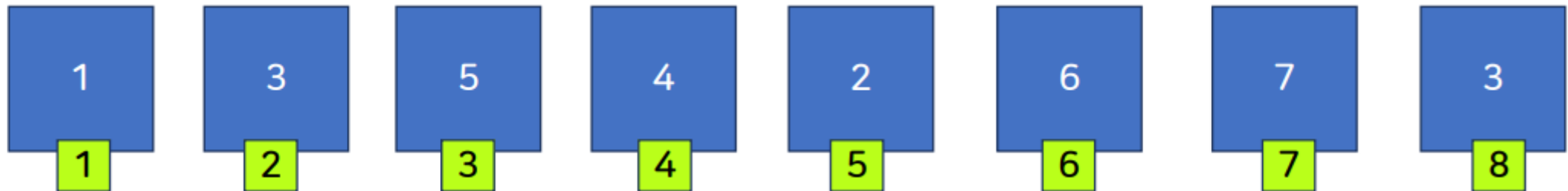


Segment Tree

앞에서 이용한 방법 말고 구간합을 구하는 방법이 있을까?

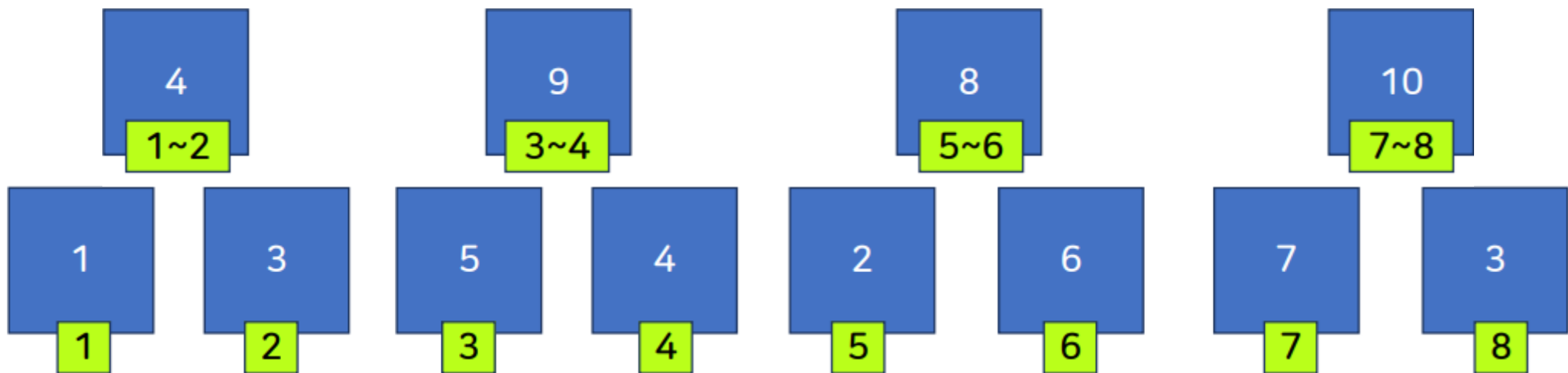
Arr	1	3	5	4	2	6	7	1
-----	---	---	---	---	---	---	---	---

Segment Tree



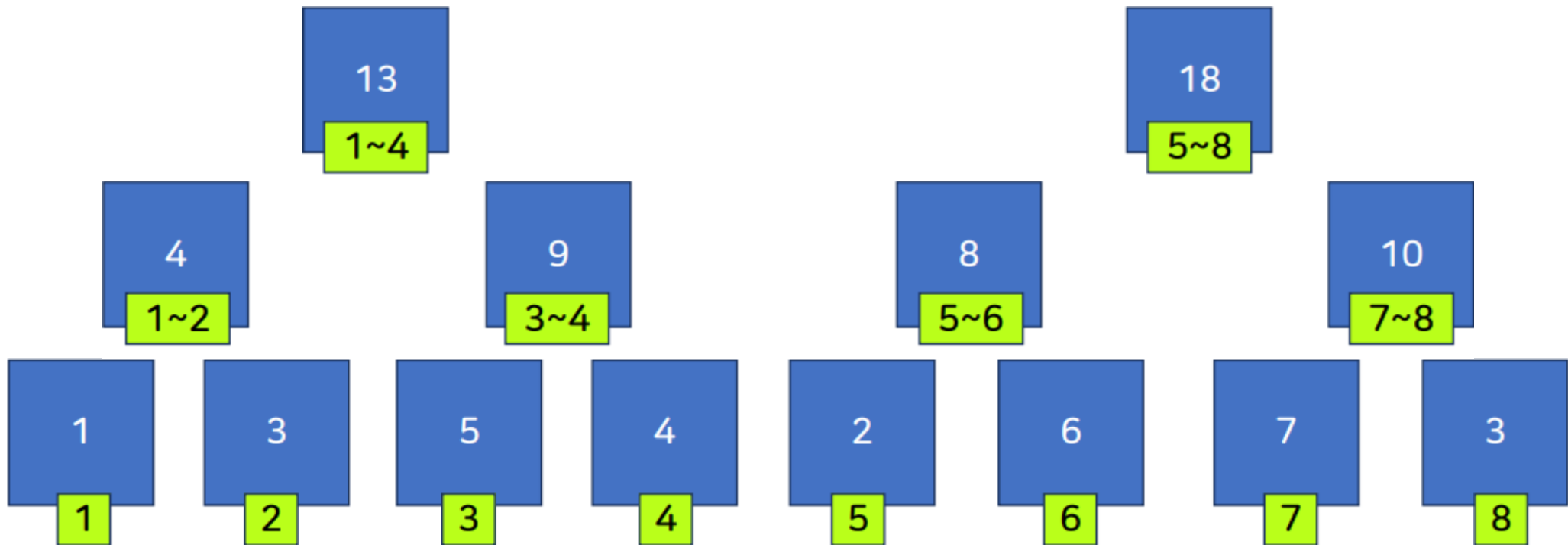
Segment Tree

2개씩 묶어서 더한다!



Segment Tree

2개씩 묶어서 더한다!



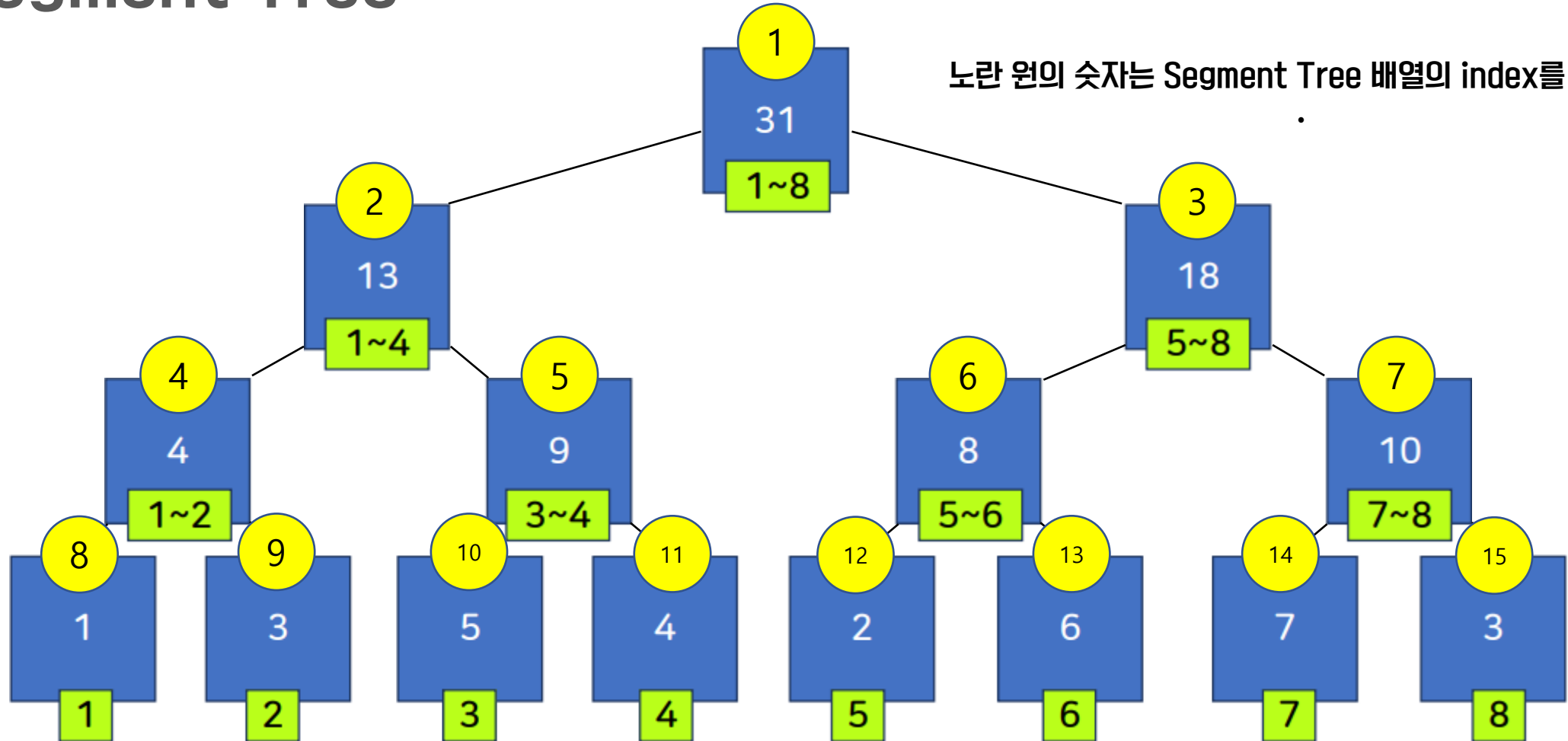
Segment Tree



Segment Tree



Segment Tree



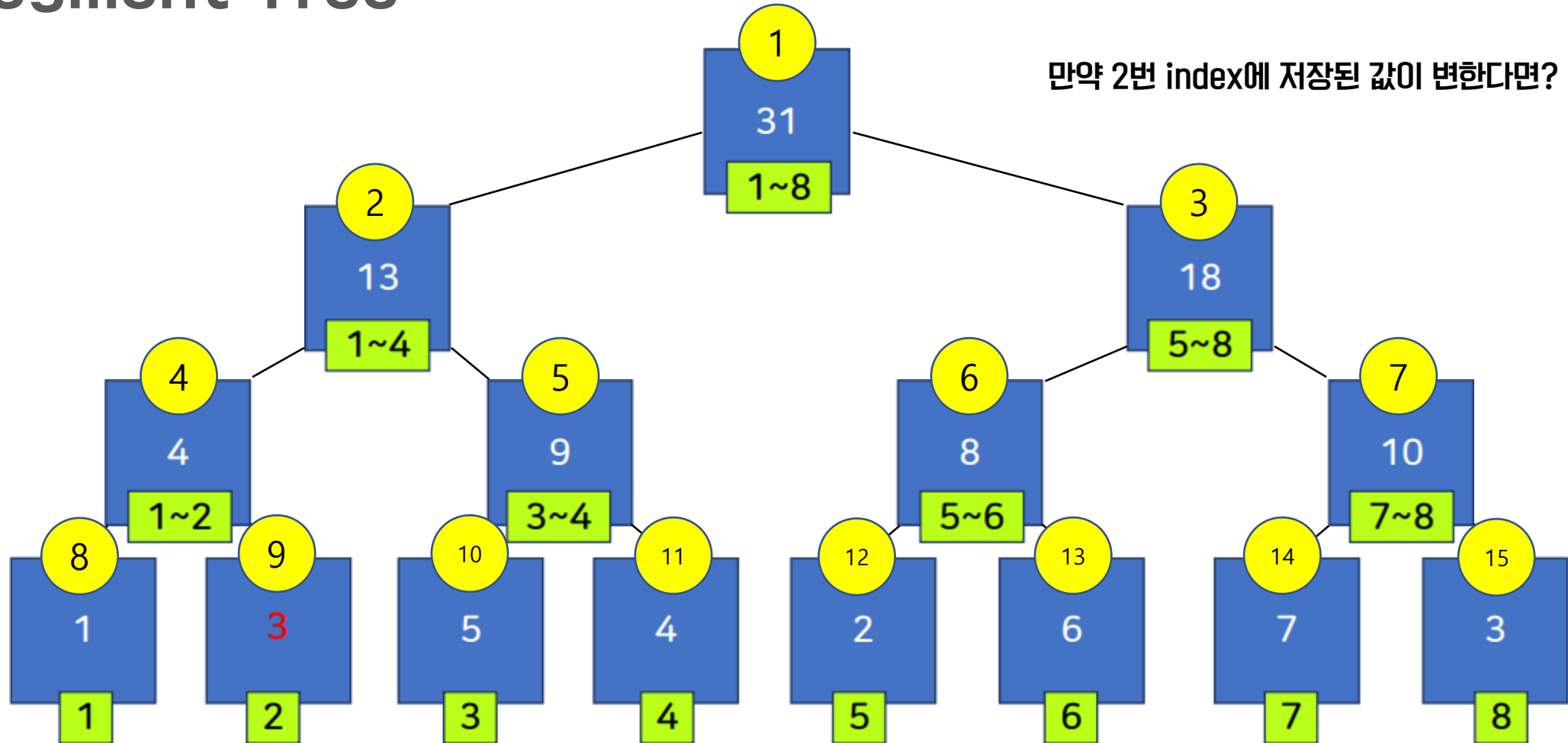
Segment Tree

이런 모양의 배열이 된다

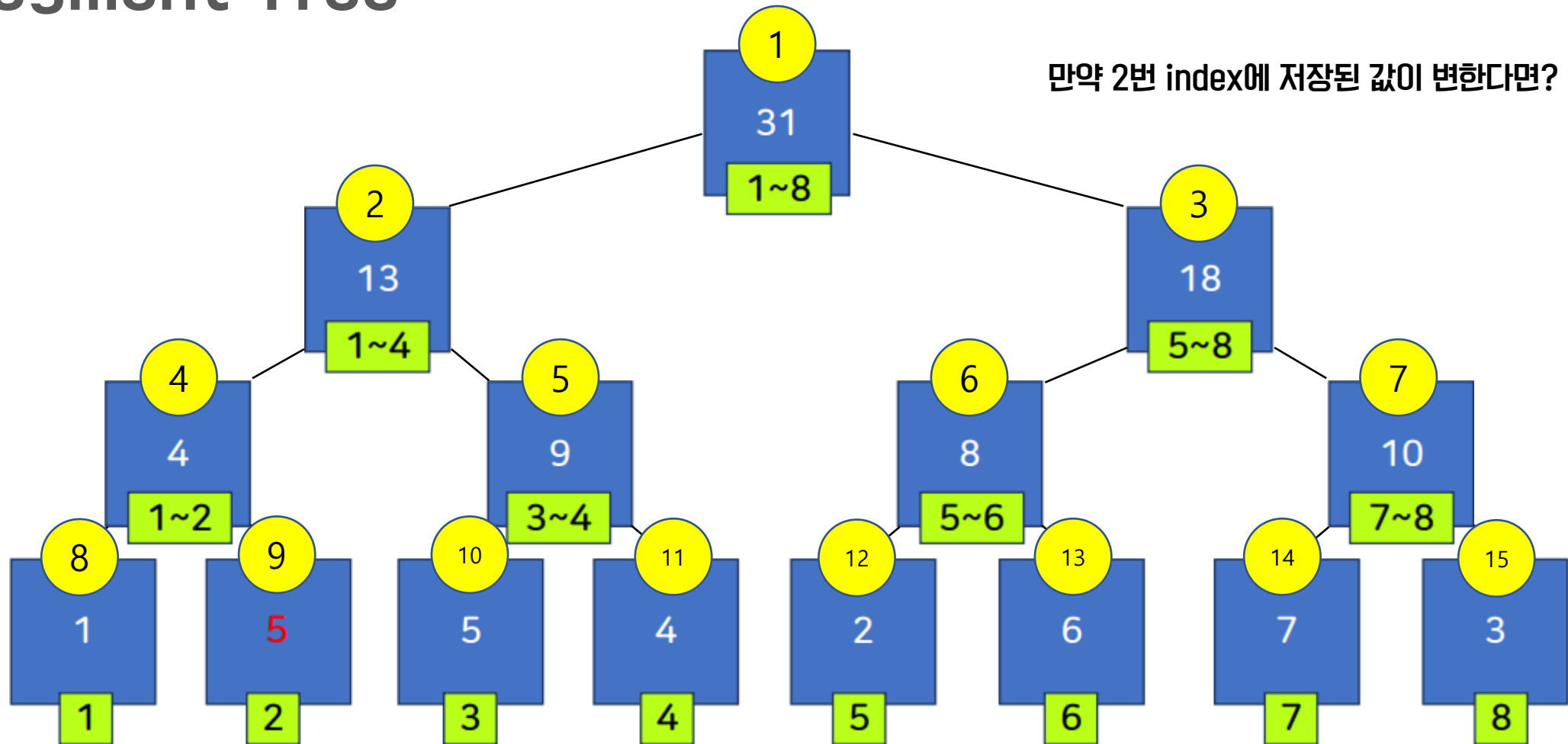
index	1	2	3	4	5	6	7
tree	31	13	18	4	9	8	10

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

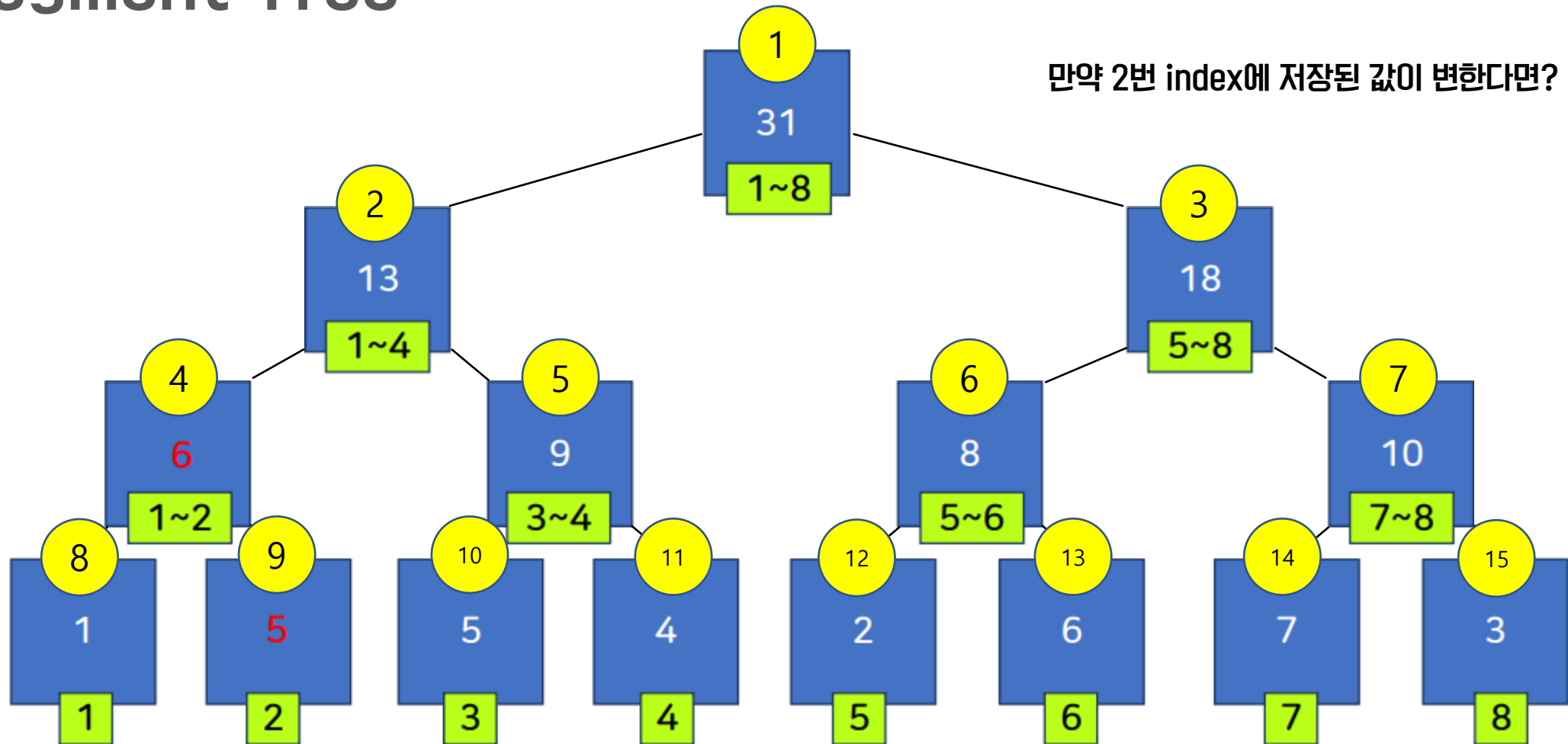
Segment Tree



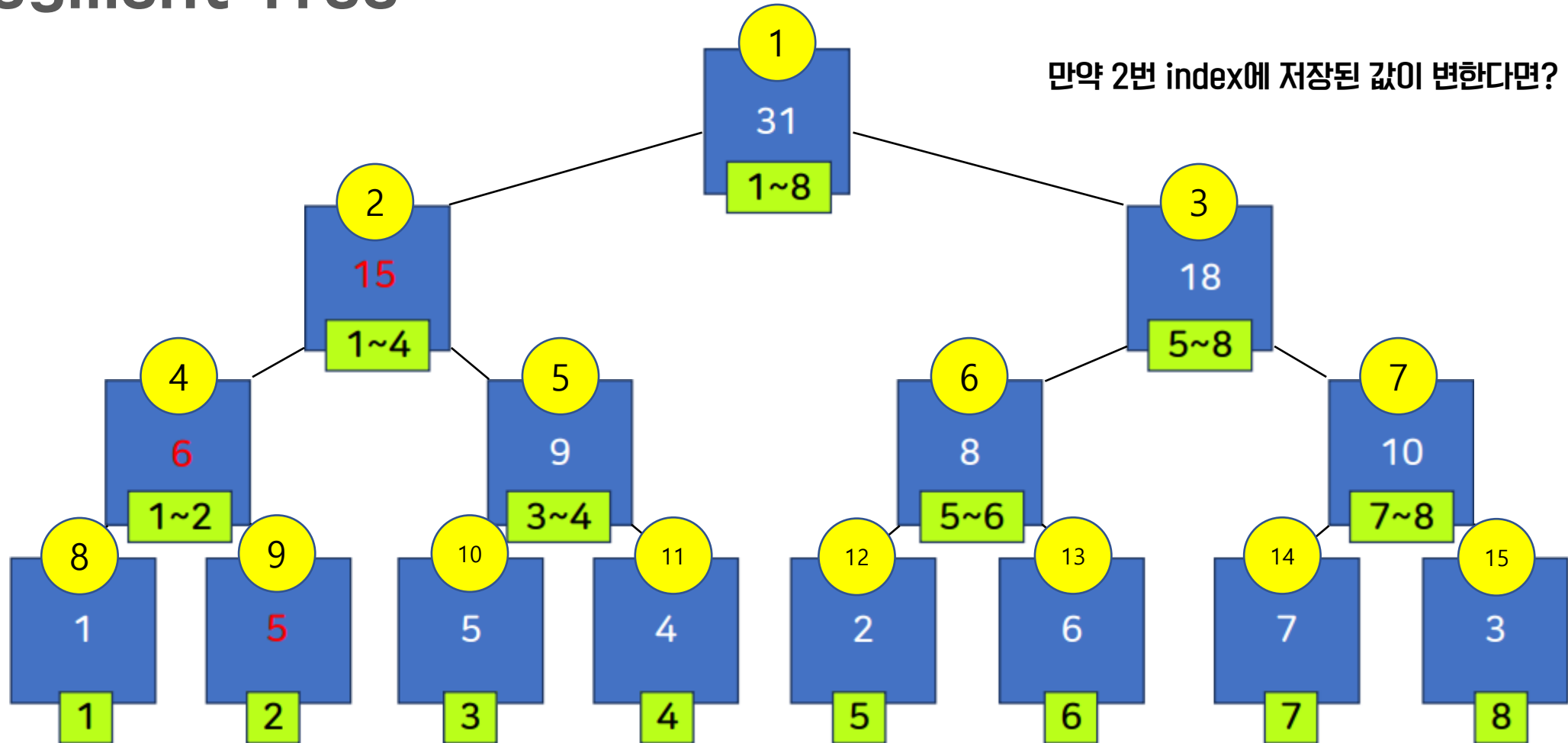
Segment Tree



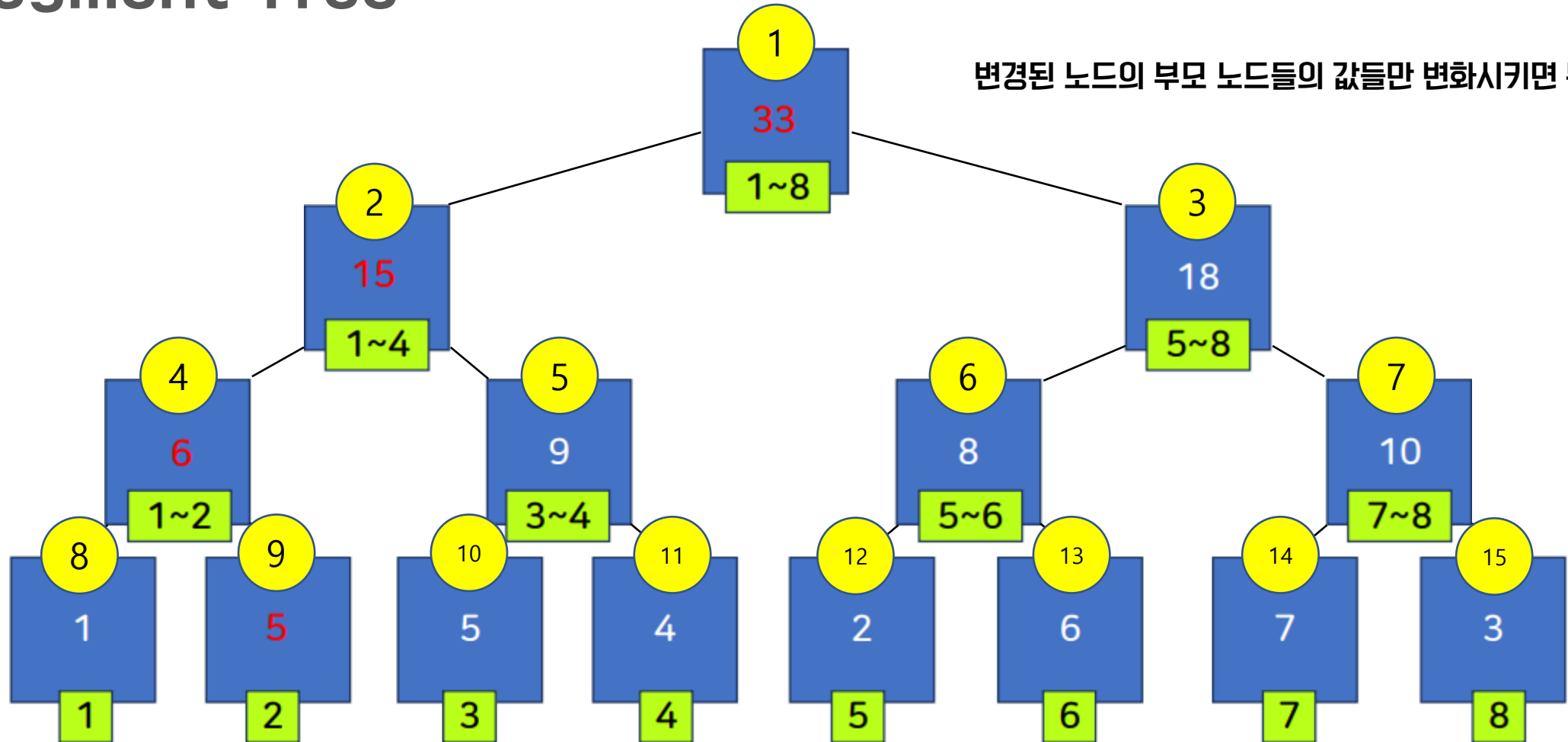
Segment Tree



Segment Tree



Segment Tree



Segment Tree

class를 이용해서 구현해보자!

먼저 segment tree 배열인 `vector<long long> tree`를 선언해주고,
배열의 크기인 `size`를 선언해준다.

```
class segtree {  
public:  
    vector<ll> tree;  
    int size;
```

Segment Tree

생성자를 만들어준다. 여기서 매개변수인 n 은 배열의 크기이다.
위의 **예제에서는 $n=8$** 이 된다.

```
segtree(int n)
{
    for (size = 1; size < n; size *= 2);
    tree.resize(2 * size);
}
```

Segment Tree

for문은 n 이상의 가장 작은 2의 거듭제곱수를 구하는 과정이다.

예제에서 보았듯이 **segment tree**는 **full binary tree**이므로, 그만큼의 크기가 필요한데, 그것을 size에 저장해준다.

```
segtree(int n)
{
    for (size = 1; size < n; size *= 2);
    tree.resize(2 * size);
}
```

예를 들어, n 이 6이었다면 size는 8이 될 것이고, 7번, 8번 index에 들어가는 값을 0으로 한다.

Segment Tree

그 후 tree의 크기를 넉넉하게 $2 * \text{size}$ 로 해주면
들은 다 잡히게 된다.

위의 예제에서는 size가 8이고, 16칸 짜리 segment tree
배열이 만들어지므로 충분하다.

왜 $2 * \text{size}$ 인지는 생각해보자!

```
segtree(int n)
{
    for (size = 1; size < n; size *= 2);
    tree.resize(2 * size);
}
```

Segment Tree

update 함수를 만들어 보았다.

위 예제에서 볼 때에는 원래 3이 들어있던 2번째 index의 값을 5로 바꾸어 주는 것이었으므로, pos는 2가 되고, x는 5가 된다.

```
void update(int pos, int x)
{
    //원래 index의 tree배열 상의 위치를 pos에 저장한다.
    int index = size + pos - 1;
    //원래 index의 값과 새로 업데이트할 값의 차이를 x에 저장한다.
    int u = x - tree[index];
    //pos의 위치에 있는 값을 포함하는 모든 구간합의 정보를 업데이트한다
    while (index)
    {
        tree[index] += u;
        index /= 2;
    }
}
```

Segment Tree

tree 배열 상에서의 위치를 index에 저장한다.

예제에서는 pos가 2였으므로,
 $\text{index} = 8 + 2 - 1 = 9$ 가 되어
3이 담겨 있는 index를 저장하게 한다.

```
void update(int pos, ll x)
{
    //원래 index의 tree배열 상의 위치를 pos에 저장한다.
    int index = size + pos - 1;
    //원래 index의 값과 새로 업데이트할 값의 차이를 x에 저장한다.
    int u = x - tree[index];
    //pos의 위치에 있는 값을 포함하는 모든 구간합의 정보를 업데이트한다
    while (index)
    {
        tree[index] += u;
        index /= 2;
    }
}
```

Segment Tree

u에 변화되는 값을 저장한다.

예제에서는 3에서 5로 값이 바뀌었으므로,
+2만큼 값이 변화한다.

따라서 $u = x - \text{tree}[9] = 5 - 3 = 2$ 가 된다.

```
void update(int pos, ll x)
{
    //원래 index의 tree배열 상의 위치를 pos에 저장한다.
    int index = size + pos - 1;
    //원래 index의 값과 새로 업데이트할 값의 차이를 x에 저장한다.
    int u = x - tree[index];
    //pos의 위치에 있는 값을 포함하는 모든 구간합의 정보를 업데이트한다
    while (index)
    {
        tree[index] += u;
        index /= 2;
    }
}
```

Segment Tree

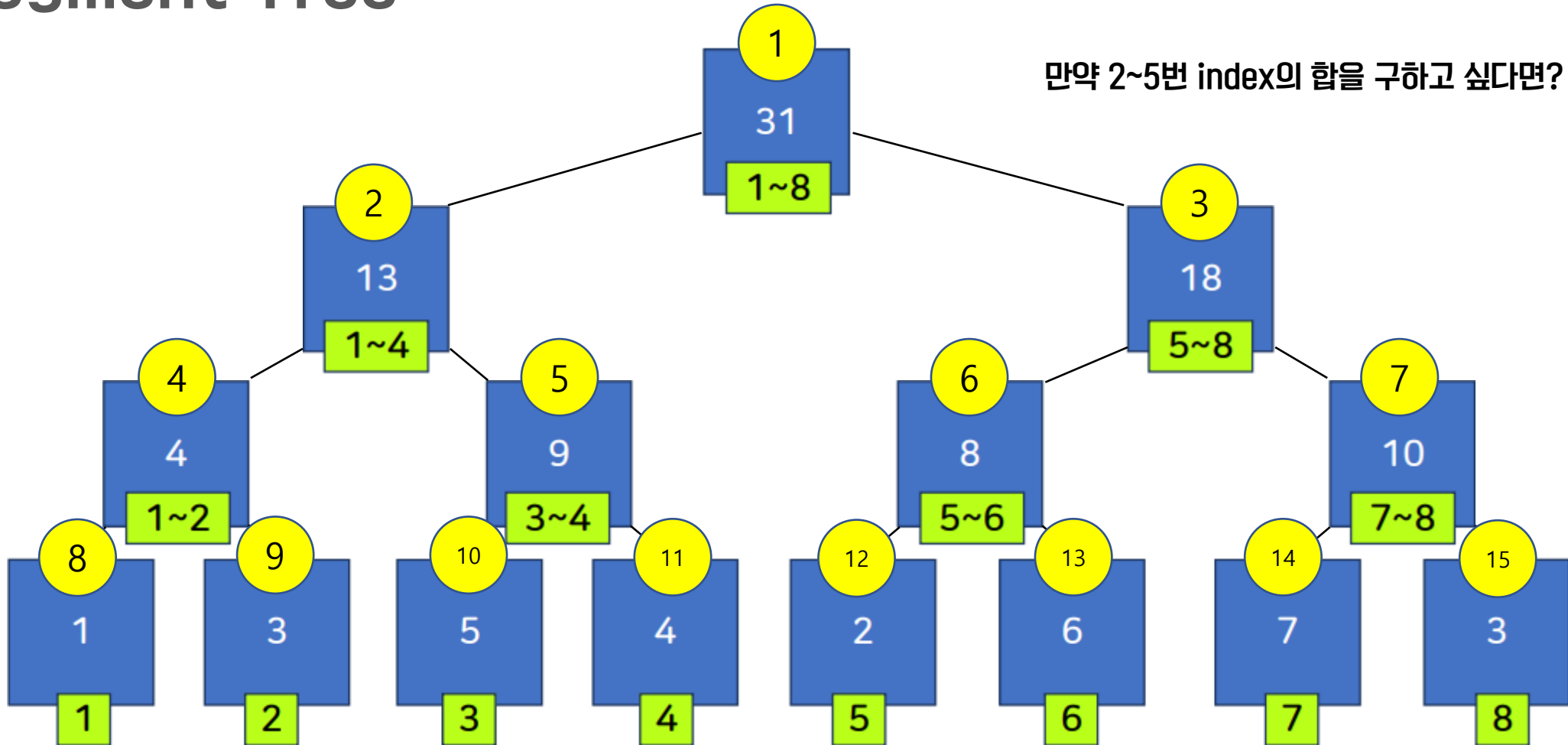
while문을 돌면서 2번째 index와
그 구간합을 저장한 tree의 원소 값을
모두 update 시킨다.

즉, 9 → 4 → 2 → 1 번째 값에 모두 2를 더해준다.

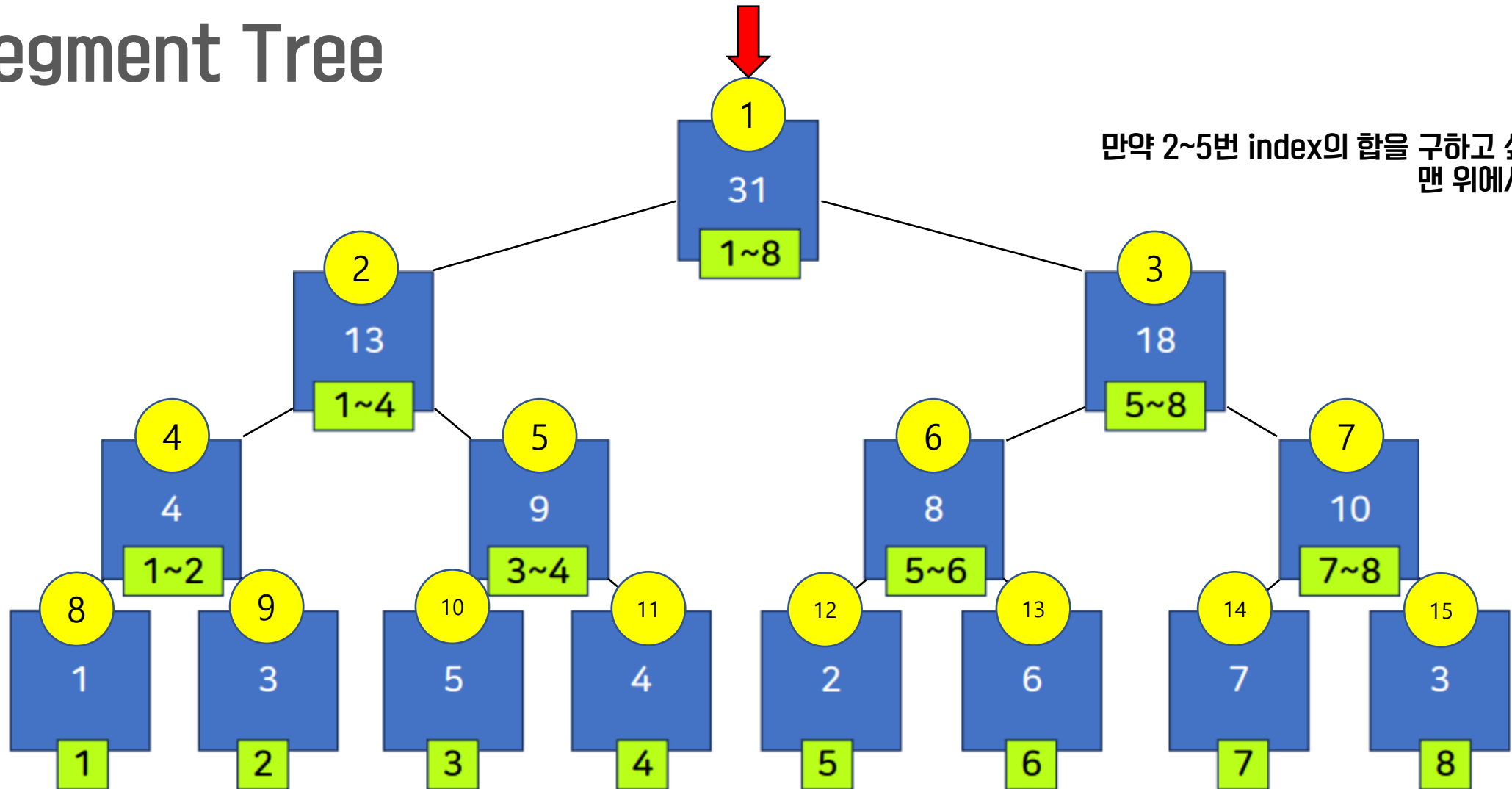
```
void update(int pos, ll x)
{
    //원래 index의 tree배열 상의 위치를 pos에 저장한다.
    int index = size + pos - 1;
    //원래 index의 값과 새로 업데이트할 값의 차이를 x에 저장한다.
    int u = x - tree[index];
    //pos의 위치에 있는 값을 포함하는 모든 구간합의 정보를 업데이트한다
    while (index)
    {
        tree[index] += u;
        index /= 2;
    }
}
```

Segment Tree

만약 2~5번 index의 합을 구하고 싶다면?

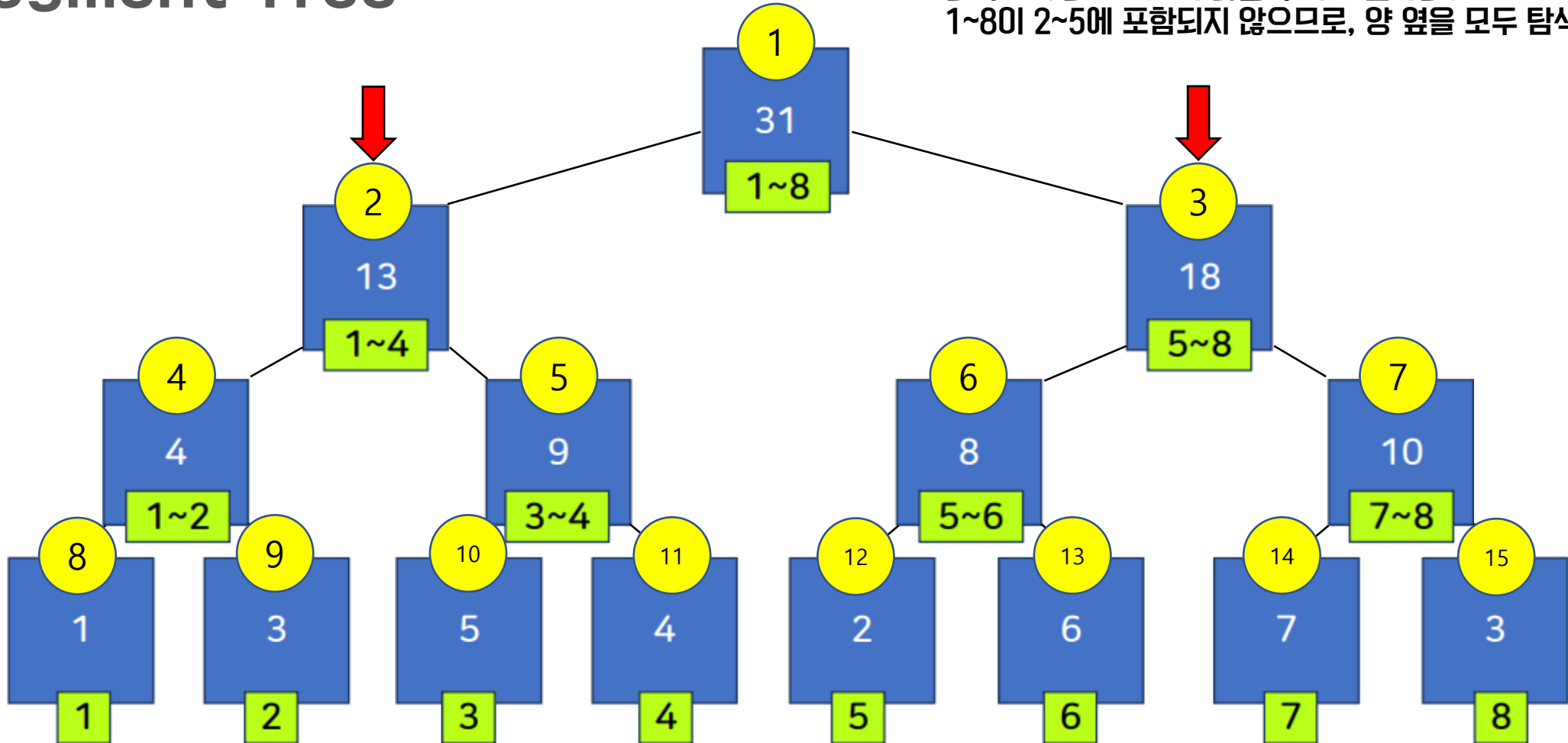


Segment Tree



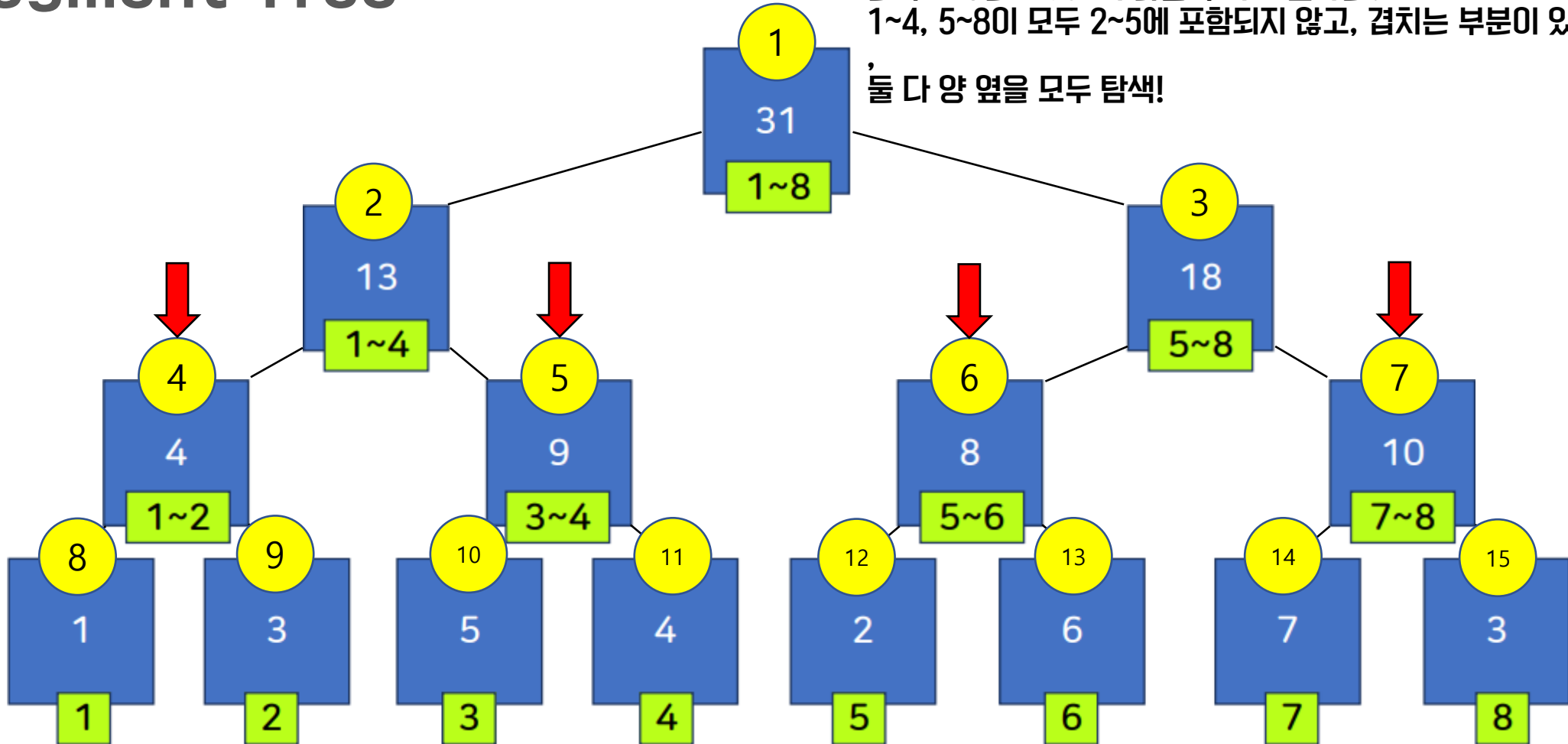
Segment Tree

만약 2~5번 index의 합을 구하고 싶다면?
1~8이 2~5에 포함되지 않으므로, 양 옆을 모두 탐색!



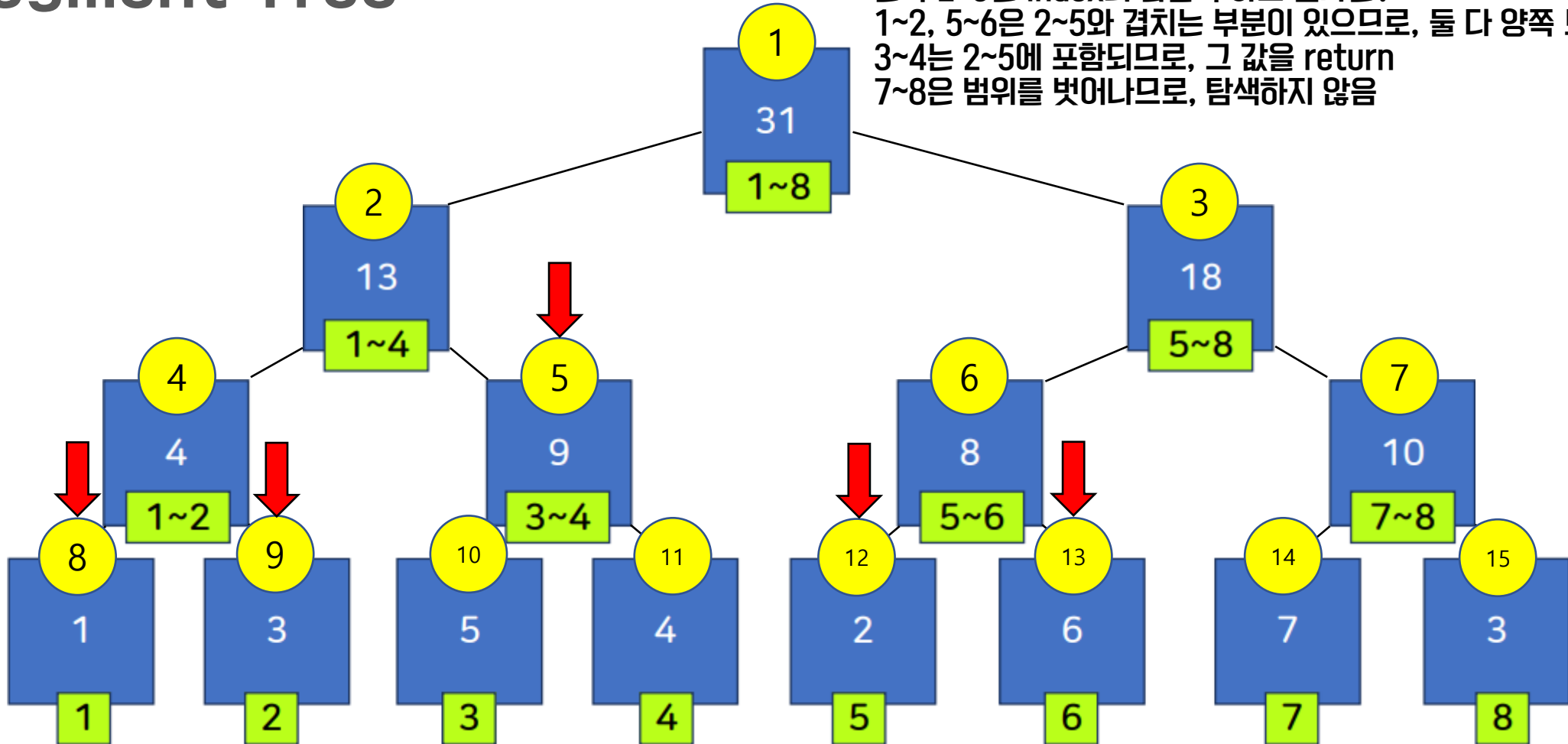
Segment Tree

만약 2~5번 index의 합을 구하고 싶다면?
1~4, 5~8이 모두 2~5에 포함되지 않고, 겹치는 부분이 있으므로
'둘 다 양 옆을 모두 탐색!'



Segment Tree

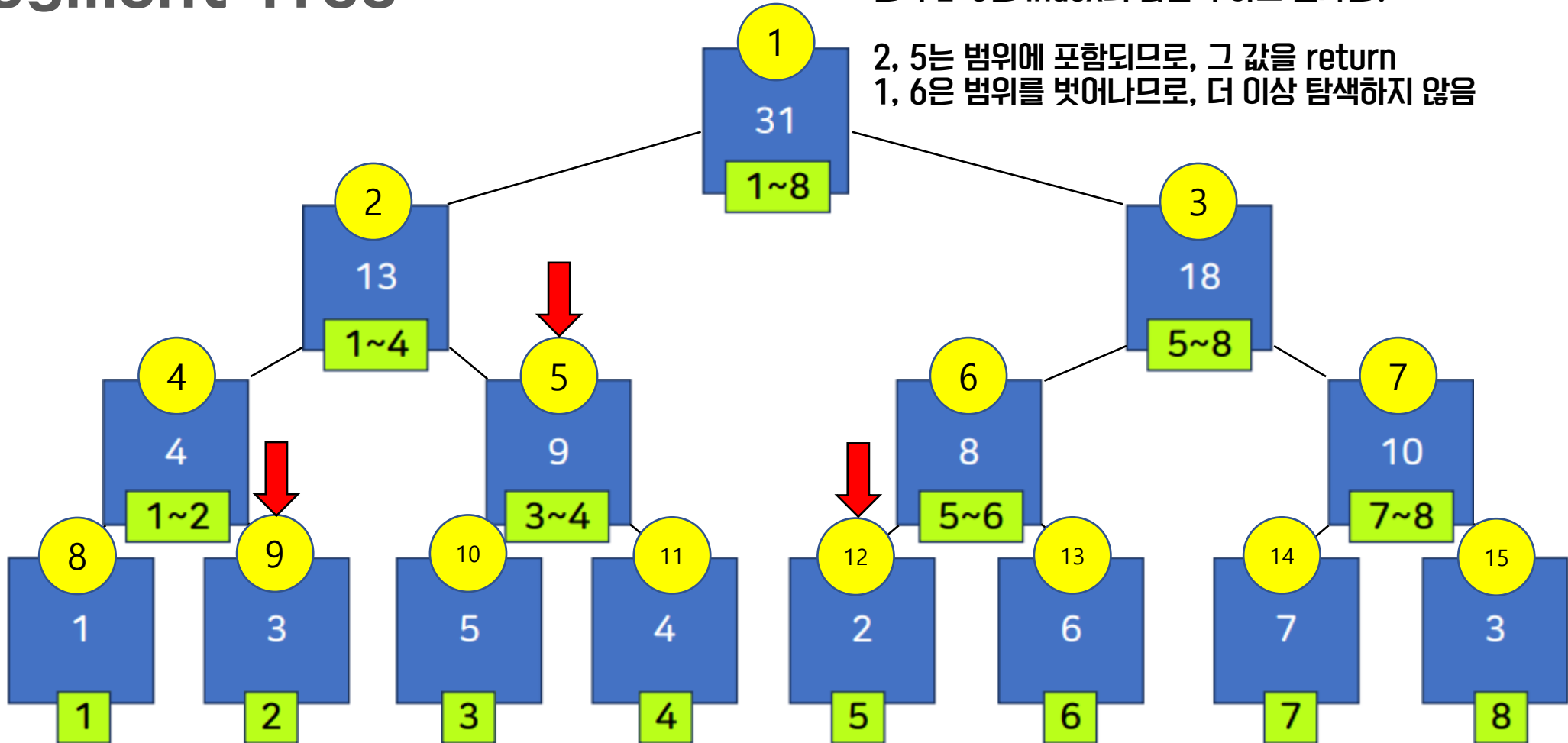
만약 2~5번 index의 합을 구하고 싶다면?
1~2, 5~6은 2~5와 겹치는 부분이 있으므로, 둘 다 양쪽 모두 탐색
3~4는 2~5에 포함되므로, 그 값을 return
7~8은 범위를 벗어나므로, 탐색하지 않음



Segment Tree

만약 2~5번 index의 합을 구하고 싶다면?

2, 5는 범위에 포함되므로, 그 값을 return
1, 6은 범위를 벗어나므로, 더 이상 탐색하지 않음



Segment Tree

```
// getsum(int pos, int left, int right, int start, int end)
{
    //left, right가 내가 찾고자 하는 범위, pos가 내가 탐색중인 tree의 index, start, end가 이 index에서의 범위
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자하는 left~right 범위를 벗어난다면, 0을 return해준다.
    if (right < start || left > end)
        return 0;
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위 내에 포함되어있으면, 이 값을 return해준다.
    if (start >= left && end <= right)
        return tree[pos];
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위와 겹치지만 포함되지는 않으면,
    //자식 index를 둘 다 탐색한 후 return값을 더해준다
    int mid = (start + end) / 2;
    return getsum(pos * 2, left, right, start, mid) + getsum(pos * 2 + 1, left, right, mid + 1, end);
}
```

left, right는 내가 찾고자 하는 범위, **pos**는 내가 탐색중인 tree의 index, **start, end**는 이 index에서의 범위를 나타낸다.

기본적으로 top-down으로 탐색하므로, pos는 1, start와 end는 시작과 끝 index로 시작한다.

즉, 예시로 본다면 pos=1, start=1, end=8, left=2, right=5가 된다.

Segment Tree

```
// getsum(int pos, int left, int right, int start, int end)
{
    //left, right가 내가 찾고자 하는 범위, pos가 내가 탐색중인 tree의 index, start, end가 이 index에서의 범위
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자하는 left~right 범위를 벗어난다면, 0을 return해준다.
    if (right < start || left > end)
        return 0;
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위 내에 포함되어있으면, 이 값을 return해준다.
    if (start >= left && end <= right)
        return tree[pos];
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위와 겹치지만 포함되지는 않으면,
    //자식 index를 둘 다 탐색한 후 return값을 더해준다
    int mid = (start + end) / 2;
    return getsum(pos * 2, left, right, start, mid) + getsum(pos * 2 + 1, left, right, mid + 1, end);
}
```

탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위를 **벗어난다면**, 0을 return하고 탐색을 종료한다.

예를 들면, 2~5 구간합을 구하는데, 7~8을 탐색중이라면, **0을 return하고 탐색을 종료한다.**

Segment Tree

```
// getsum(int pos, int left, int right, int start, int end)
{
    //left, right가 내가 찾고자 하는 범위, pos가 내가 탐색중인 tree의 index, start, end가 이 index에서의 범위
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자하는 left~right 범위를 벗어난다면, 0을 return해준다.
    if (right < start || left > end)
        return 0;
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위 내에 포함되어있으면, 이 값을 return해준다.
    if (start >= left && end <= right)
        return tree[pos];
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위와 겹치지만 포함되지는 않으면,
    //자식 index를 둘 다 탐색한 후 return값을 더해준다
    int mid = (start + end) / 2;
    return getsum(pos * 2, left, right, start, mid) + getsum(pos * 2 + 1, left, right, mid + 1, end);
}
```

탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위에 **포함된다면**,
이 tree의 index에 저장된 값을 return한다.

예를 들어 2~5의 구간합을 구할 때 3~4구간을 탐색중이라면, **이 값을 return**해준 뒤 탐색을 종료한다.

Segment Tree

```
// getsum(int pos, int left, int right, int start, int end)
{
    //left, right가 내가 찾고자 하는 범위, pos가 내가 탐색중인 tree의 index, start, end가 이 index에서의 범위
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자하는 left~right 범위를 벗어난다면, 0을 return해준다.
    if (right < start || left > end)
        return 0;
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위 내에 포함되어있으면, 이 값을 return해준다.
    if (start >= left && end <= right)
        return tree[pos];
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위와 겹치지만 포함되지는 않으면,
    //자식 index를 둘 다 탐색한 후 return값을 더해준다
    int mid = (start + end) / 2;
    return getsum(pos * 2, left, right, start, mid) + getsum(pos * 2 + 1, left, right, mid + 1, end);
}
```

탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위에 **겹치지만 포함되진 않으면**, 자식 index를 둘 다 탐색한 후 더해준 값을 return해준다.

예를 들어, 2~5 구간합을 구하는데 1~4 구간을 탐색한다면 1~2, 3~4를 모두 탐색한 후 더해서 return한다.

Segment Tree

전체 코드

```
class segtree {
public:
    vector<ll> tree;
    int size;
    segtree(int n)
    {
        for (size = 1; size < n; size *= 2);
        tree.resize(2 * size);
    }
    void update(int pos, ll x)
    {
        //원래 index의 tree배열 상의 위치를 pos에 저장한다.
        int index = size + pos - 1;
        //원래 index의 값과 새로 업데이트할 값의 차이를 x에 저장한다.
        int u = x - tree[index];
        //pos의 위치에 있는 값을 포함하는 모든 구간합의 정보를 업데이트한다
        while (index)
        {
            tree[index] += u;
            index /= 2;
        }
    }
}
```


Segment Tree

전체 코드

```
|| getsum(int pos, int left, int right, int start, int end)
{
    //left, right가 내가 찾고자 하는 범위, pos가 내가 탐색중인 tree의 index, start, end가 이 index에서의 범위
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자하는 left~right 범위를 벗어난다면, 0을 return해준다.
    if (right < start || left > end)
        return 0;
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위 내에 포함되어있으면, 이 값을 return해준다.
    if (start >= left && end <= right)
        return tree[pos];
    //만약 지금 탐색중인 위치가 내가 탐색하고자 하는 left~right 범위와 겹치지만 포함되지는 않으면,
    //자식 index를 둘 다 탐색한 후 return값을 더해준다
    int mid = (start + end) / 2;
    return getsum(pos * 2, left, right, start, mid) + getsum(pos * 2 + 1, left, right, mid + 1, end);
}
};
```

풀어볼까유



#2042

구간 합 구하기

seg-tree 기초

풀어볼까유



#1275
커피숍2

seg-tree 기초

풀어볼까유



#2357

최솟값과 최댓값

더하는 게 아니다!

풀어볼까유



#11505

구간 곱 구하기

더하는 게 아니다!

#CH.2

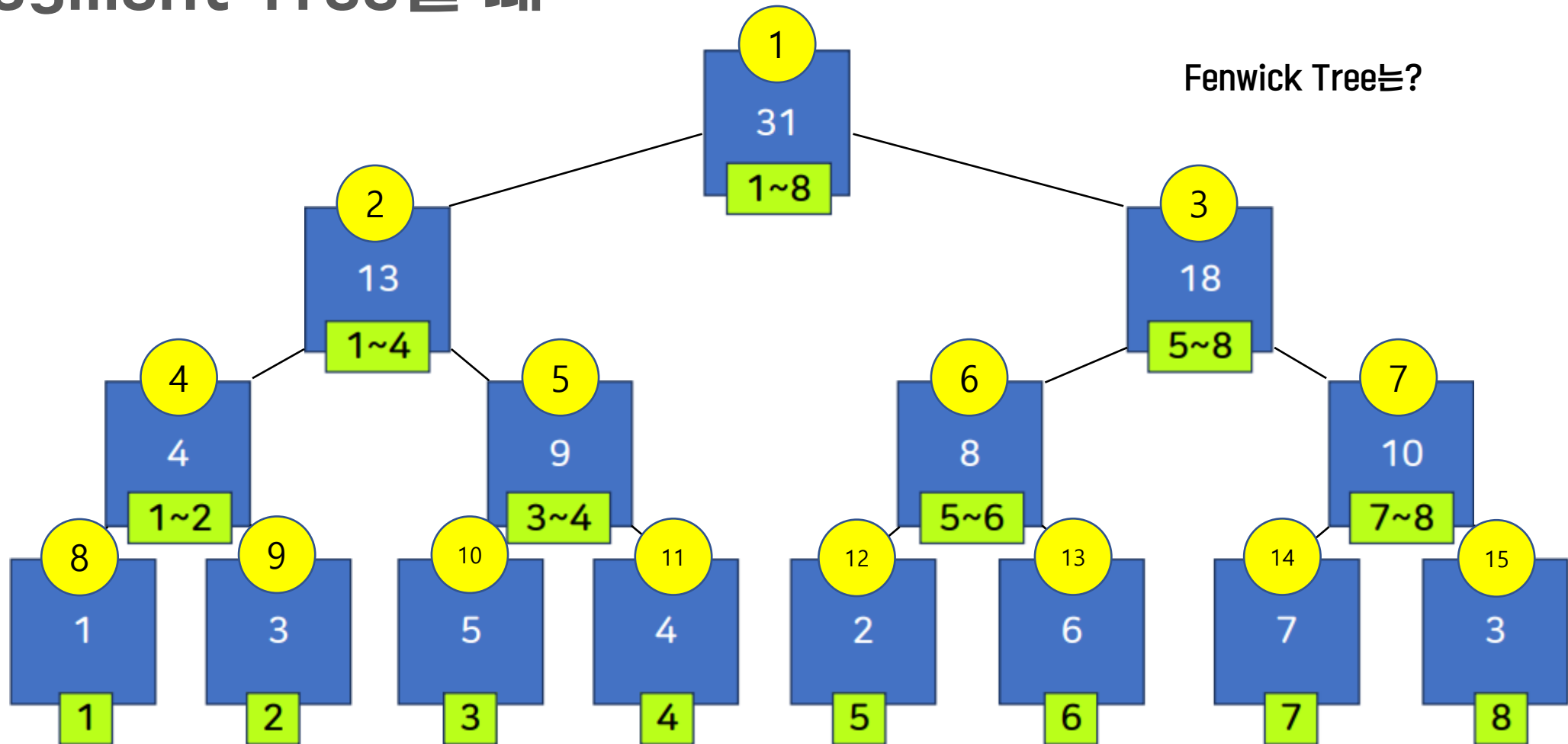
Fenwick Tree



Fenwick Tree

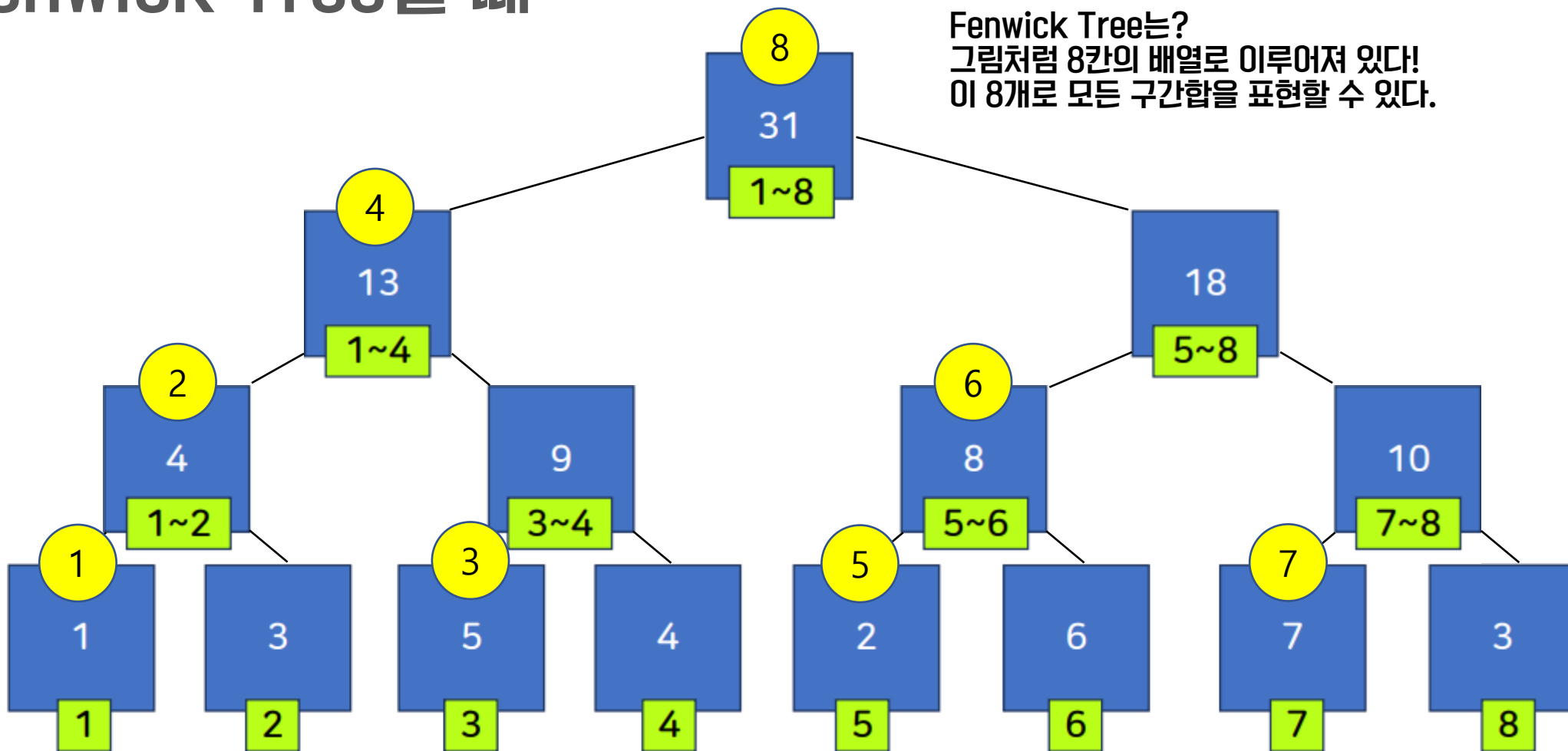
Segment tree와 비슷한데, **배열의 크기가 Segment tree의 절반**이라 메모리를 아낄 수 있다!

Segment Tree일 때

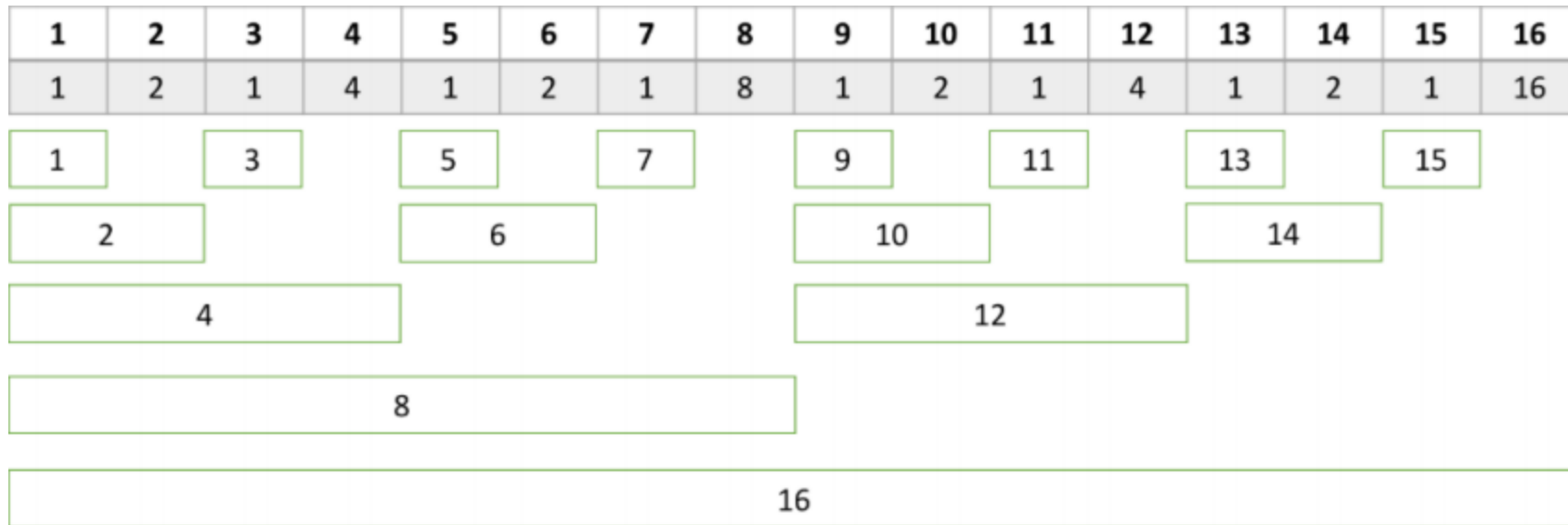


Fenwick Tree일 때

Fenwick Tree는?
그림처럼 8칸의 배열로 이루어져 있다!
이 8개로 모든 구간합을 표현할 수 있다.

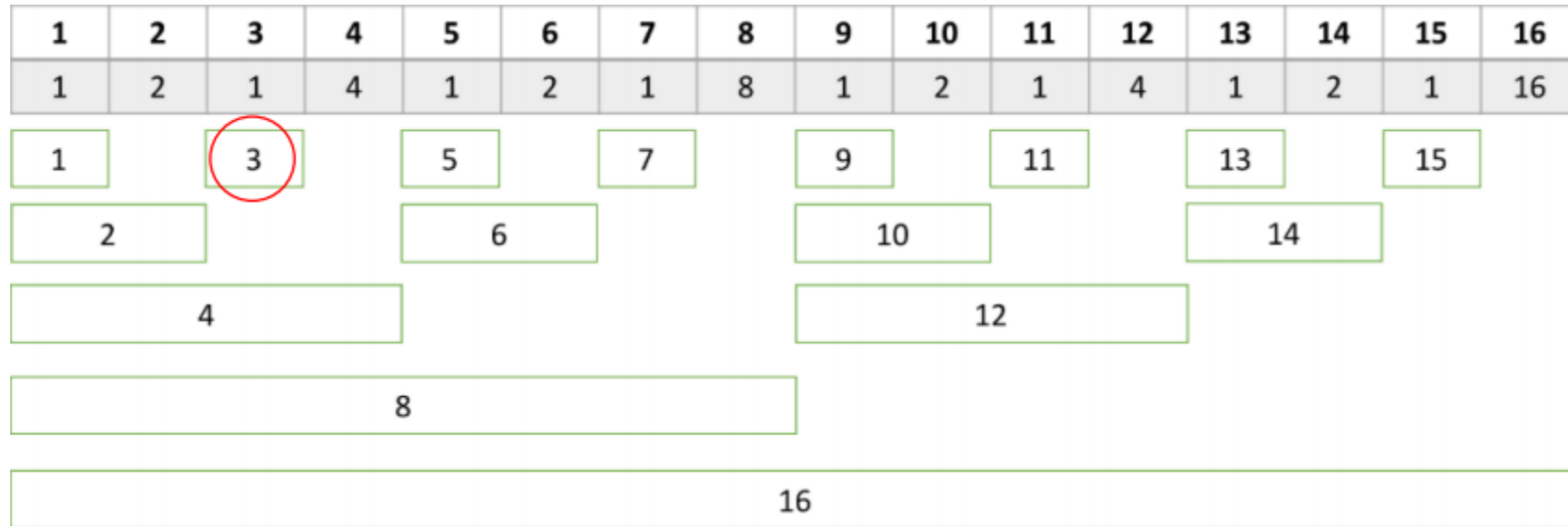


Fenwick Tree



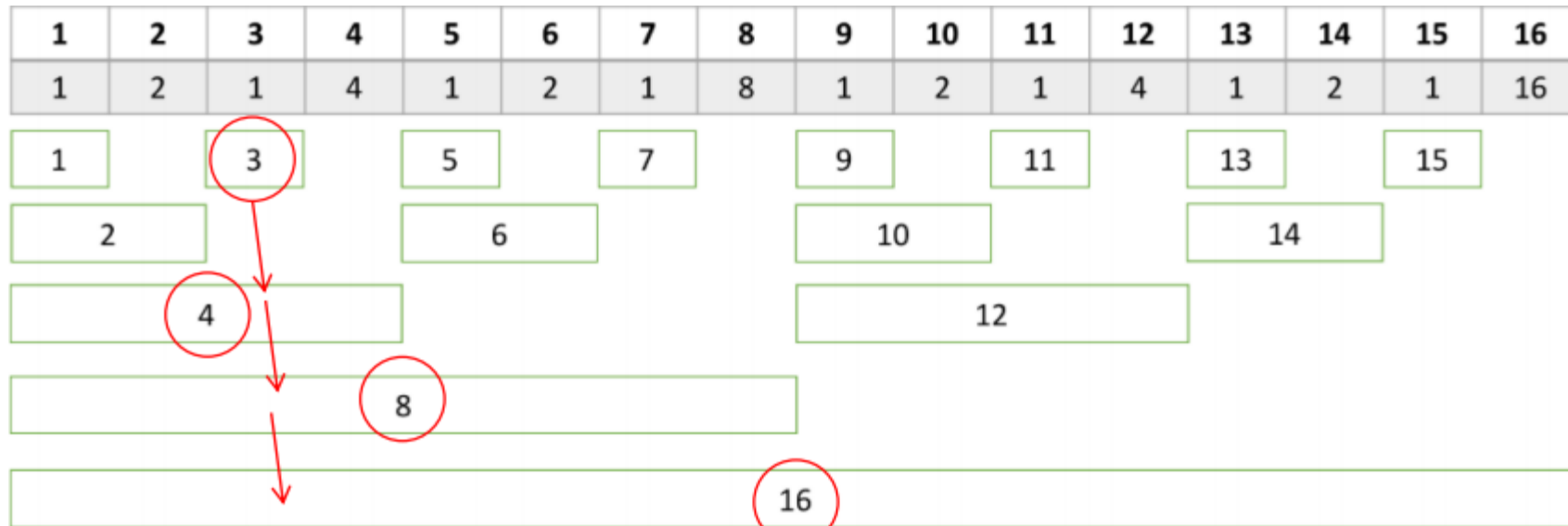
Fenwick Tree는 이와 같은 형태를 이루고 있다!

Fenwick Tree



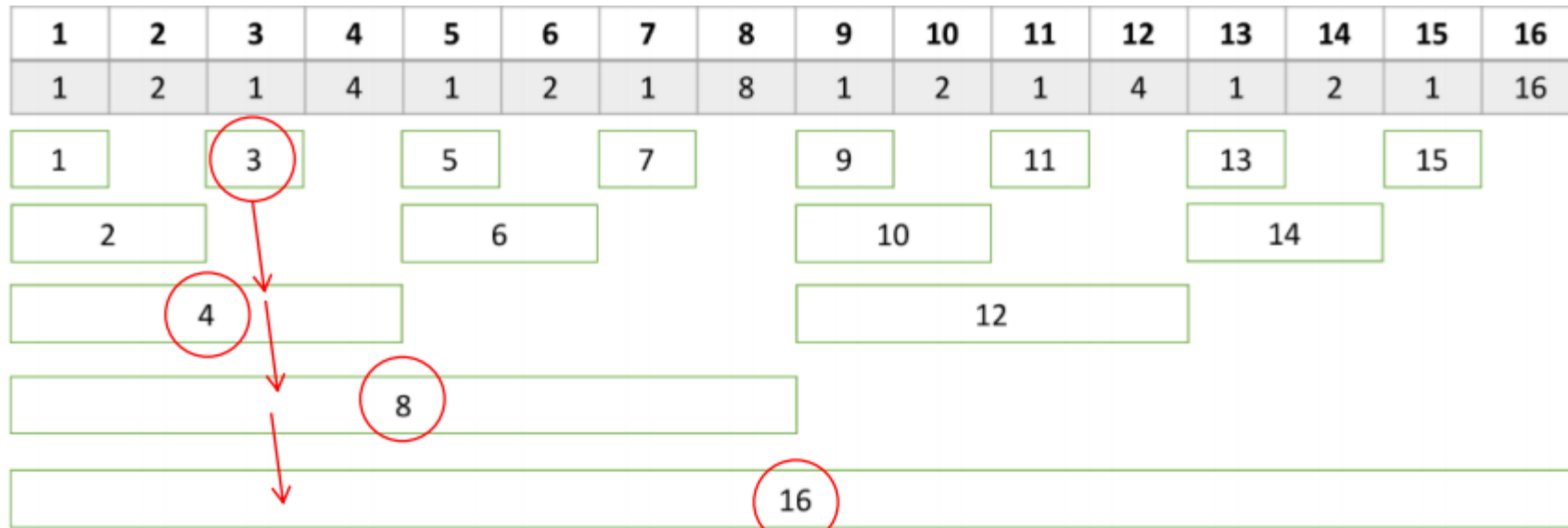
만약 3번 index를 update한다면, 몇 번 index들을 update해야 할까?

Fenwick Tree



3, 4, 8, 16번 index를 update해야 한다.

Fenwick Tree



Fenwick Tree

2진수로 표현해보자!

3 : 000**11**
+ 0000**1**
4 : 00100

4 : 00**1**00
+ 00**1**00
8 : 01000

8 : 0**1**000
+ 0**1**000
16:10000

공통점은?

Fenwick Tree

2진수로 표현해보자!

3 : 000**11**
+ 0000**1**
4 : 00100

4 : 00**1**00
+ 00**1**00
8 : 01000

8 : 0**1**000
+ 0**1**000
16:10000

공통점은?
최하위 비트를 계속 더해준다!

Fenwick Tree - 최하위 비트 구하는 방법

3을 예로 들어보자. $x = 0011$, $-x = 1101$ (2의 보수)

$x \& -x$ 를 하면,

0011
& 1011
0001

최하위 비트가 나온다!

```
int f(int x)
{
    return (x & -x);
}
```


Fenwick Tree

```
class fwtree {  
public:  
    vector<ll> tree;  
    vector<ll> numbers;  
    int size;
```

Segment tree처럼 class를 만들자.
vector<long long> tree, numbers와 int size를 변수로 선언해준다.

tree는 구간합들을 저장하고 있는 Fenwick tree 배열이고,
numbers는 원래 값들을 저장하는 배열이다.

Fenwick Tree

```
fwtree(int n)
{
    for (size = 1; size < n; size *= 2);
    tree.resize(size + 1);
    numbers.resize(size + 1);
}
```

생성자를 만들어준다. segment tree와 같은 방법을 사용하지만, tree와 numbers vector의 크기를 $2 \times \text{size}$ 가 아닌, $\text{size} + 1$ 이어도 충분하다.

Fenwick Tree

```
void update(int pos, ll x)
{
    //pos가 update하고자 하는 index, x가 바꾸고자 하는 값을 나타낸다
    //원래 저장되어 있는 값과 바꾸고자하는 값과의 차이를 u라는 변수에 담는다.
    int u = x - numbers[pos];
    //numbers 배열에서 pos index 위치의 값을 x로 바꾸어준다.
    numbers[pos] = x;
    //pos가 size 이하일 동안 최하위비트를 더해주면서 update해준다
    while (pos <= size)
    {
        tree[pos] += u;
        pos += (pos & (-pos));
    }
}
```

pos는 update하고자 하는 index, **x**는 바꾸고자 하는 값을 나타낸다.

Fenwick Tree

```
void update(int pos, int x)
{
    //pos가 update하고자 하는 index, x가 바꾸고자 하는 값을 나타낸다
    //원래 저장되어 있는 값과 바꾸고자하는 값과의 차이를 u라는 변수에 담는다.
    int u = x - numbers[pos];
    //numbers 배열에서 pos index 위치의 값을 x로 바꾸어준다.
    numbers[pos] = x;
    //pos가 size 이하일 동안 최하위비트를 더해주면서 update해준다
    while (pos <= size)
    {
        tree[pos] += u;
        pos += (pos & (-pos));
    }
}
```

3번 index에 원래 있던 값이 3이고, 바꾸고자 하는 값이 5라면
 $pos = 3, x = 5, u = 5 - 3 = 2$ 가 된다.

그리고 **numbers[pos]**값을 바꾸고자 하는 값인 **x**로 바꾸어준다.

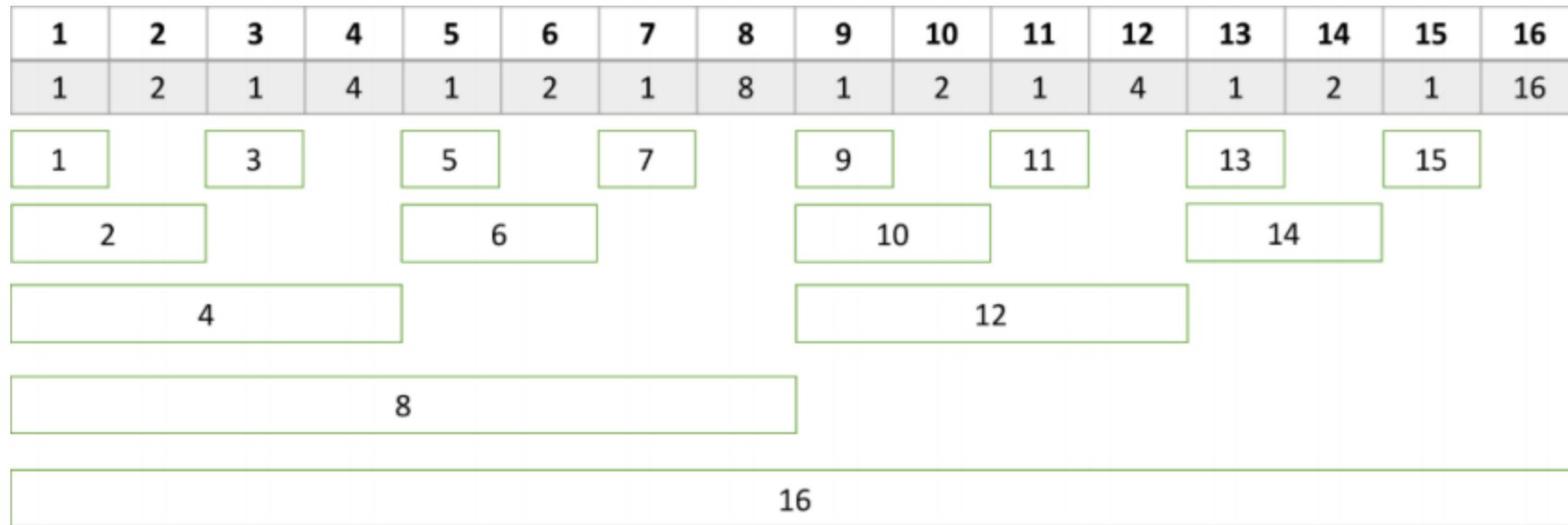
Fenwick Tree

```
void update(int pos, ll x)
{
    //pos가 update하고자 하는 index, x가 바꾸고자 하는 값을 나타낸다
    //원래 저장되어 있는 값과 바꾸고자하는 값과의 차이를 u라는 변수에 담는다.
    int u = x - numbers[pos];
    //numbers 배열에서 pos index 위치의 값을 x로 바꾸어준다.
    numbers[pos] = x;
    //pos가 size 이하일 동안 최하위비트를 더해주면서 update해준다
    while (pos <= size)
    {
        tree[pos] += u;
        pos += (pos & (-pos));
    }
}
```

pos가 size 이하인 동안에는 pos에 최하위비트를 계속 더해주면서 해당 tree의 값을 updat해준다.

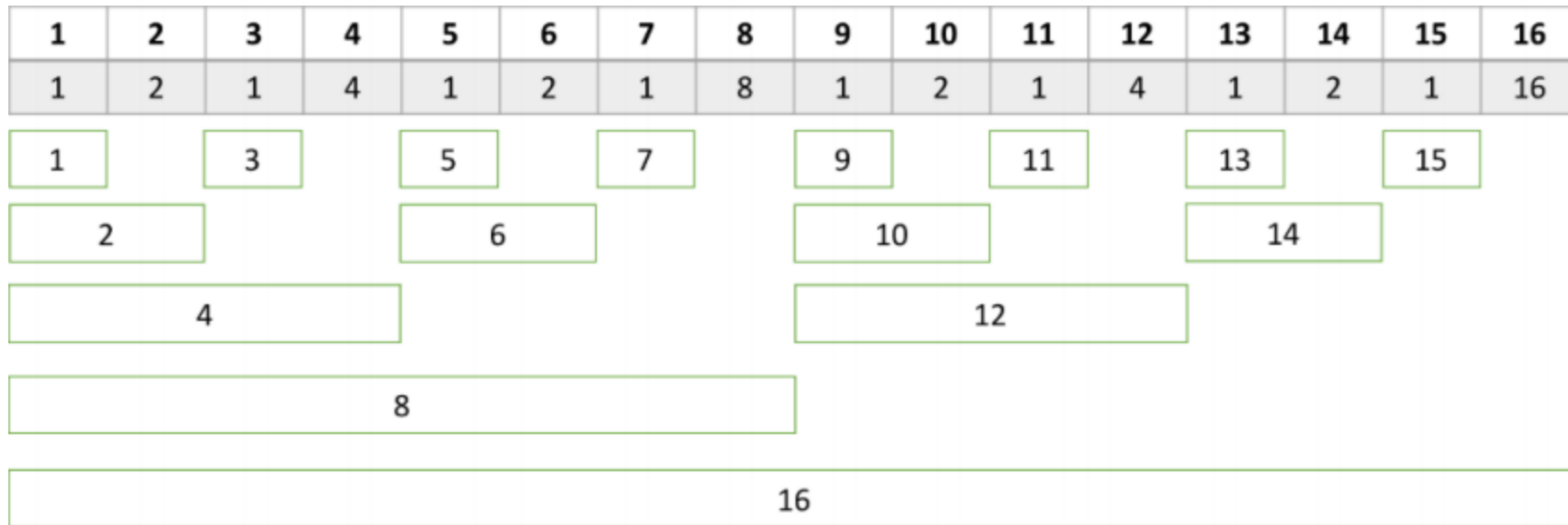
예를 들어 size가 16이고 pos가 3이라면 3->4->8->16번째 값을 바꾸게 된다.

Fenwick Tree



그렇다면 구간합은 어떤 식으로 구할까?

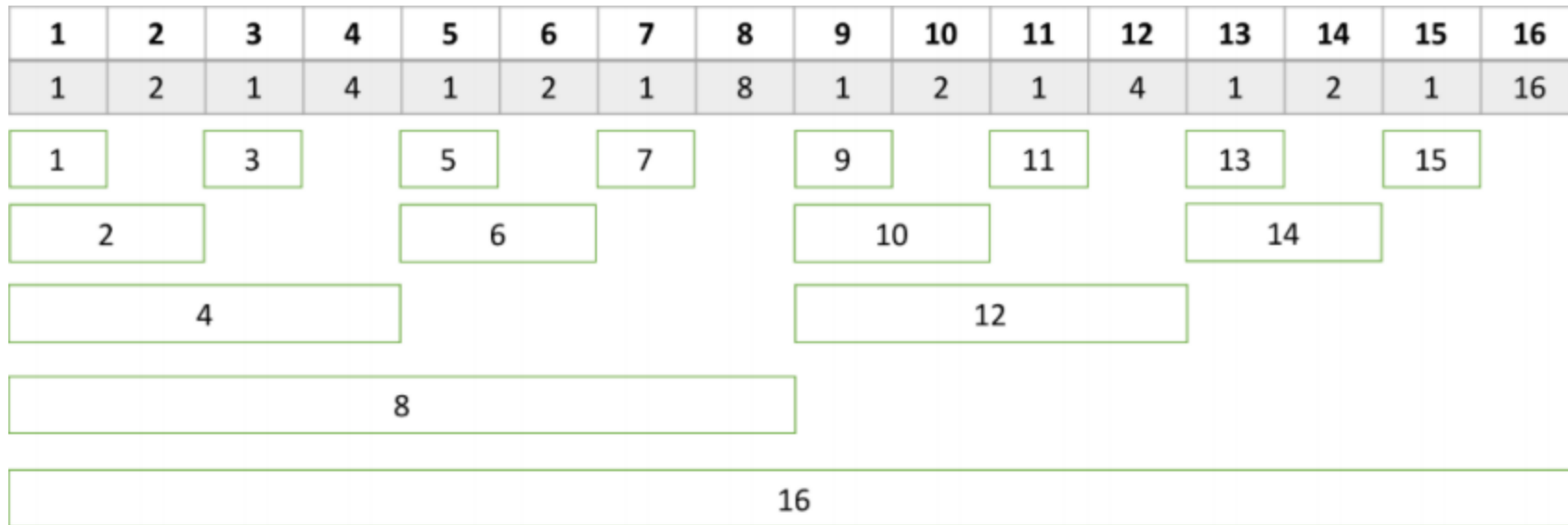
Fenwick Tree



Fenwick Tree는 Segment Tree처럼
a~b까지의 구간합을 구하는 함수를 구현하지 않고,

처음부터 b까지, 즉 **1~b까지의 구간합을 구하는 함수**를 구현한다.

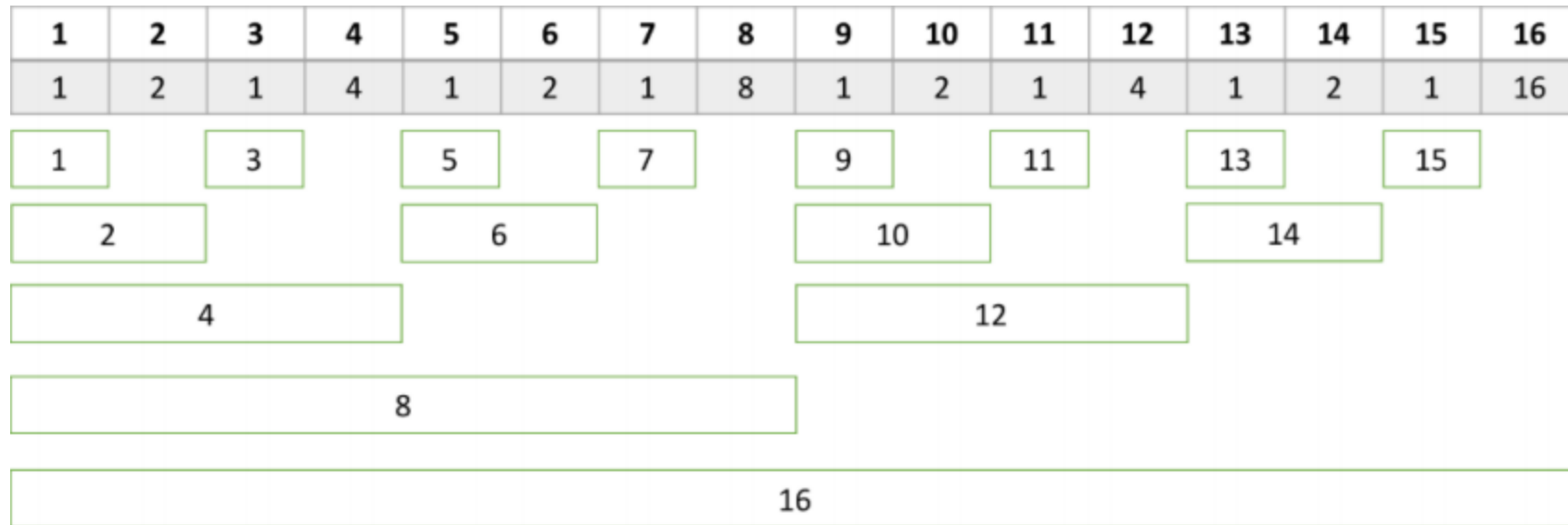
Fenwick Tree



그렇다면 $a \sim b$ 구간합을 구하려면
 $1 \sim b$ 까지의 구간합에서 $1 \sim (a-1)$ 까지의 구간합을 빼주면 된다.

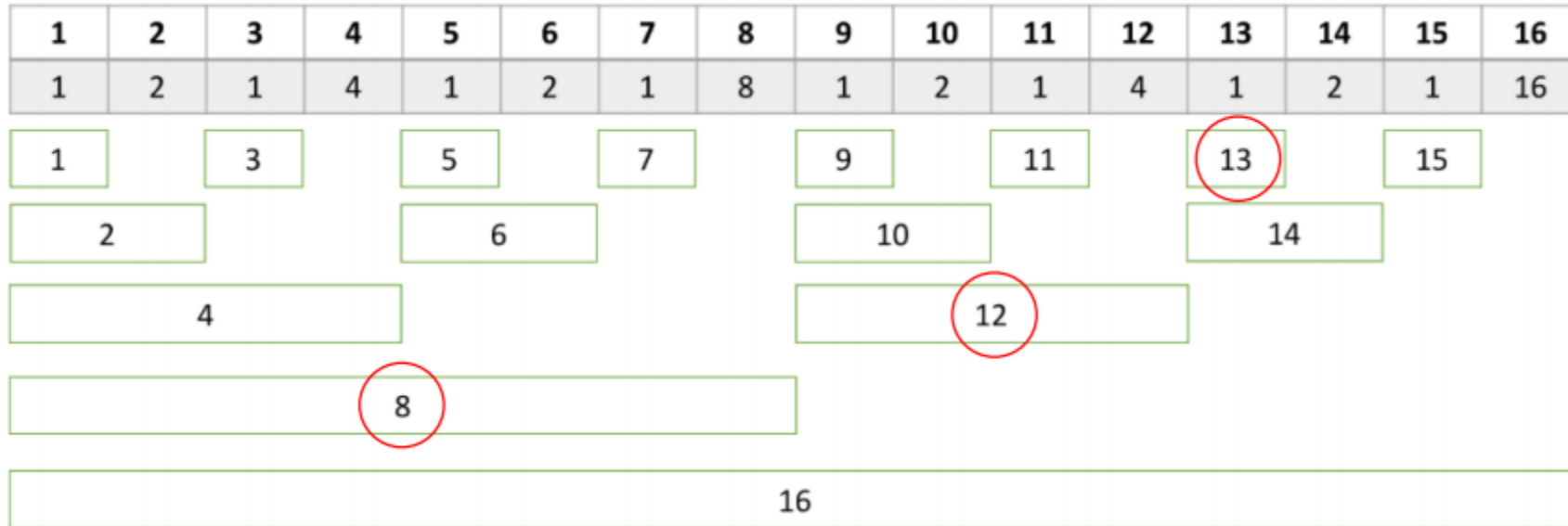
즉, $\text{sum}(b) - \text{sum}(a-1)$ 이다.

Fenwick Tree



만약 13까지의 구간합을 구하려면 어느 index를 더해야 하는가?

Fenwick Tree



Fenwick Tree

2진수로 표현해보자!

13: 1101
- 0001
12: 1100

12: 1100
- 0100
8 : 1000

8 : 1000
- 1000
0 : 0000

공통점은?

Fenwick Tree

2진수로 표현해보자!

13: 1101
- 0001
12: 1100

12: 1100
- 0100
8 : 1000

8 : 1000
- 1000
0 : 0000

공통점은?
최하위 비트를 계속 빼준다!

Fenwick Tree

```
|| sum(int pos)
{
    //구간합을 저장할 변수 ret를 0으로 초기화시켜준다.
    || ret = 0;
    //pos가 즉, index가 0이 되기 전까지 tree에 저장된 구간합의 값을 ret에 계속 더해준다
    while (pos > 0)
    {
        ret += tree[pos];
        pos -= (pos & (-pos));
    }
    //ret 값을 return해준다
    return ret;
}
```

pos를 인자로 받고, 1~pos까지의 구간합을 return하는 함수이다.
먼저 return해줄 구간합을 담을 변수 ret를 0으로 초기화한다.

Fenwick Tree

```
|| sum(int pos)
{
    //구간합을 저장할 변수 ret를 0으로 초기화시켜준다.
    || ret = 0;
    //pos가 즉, index가 0이 되기 전까지 tree에 저장된 구간합의 값을 ret에 계속 더해준다
    while (pos > 0)
    {
        ret += tree[pos];
        pos -= (pos & (-pos));
    }
    //ret 값을 return해준다
    return ret;
}
```

그 후 pos가 0이 될 때까지 최하위비트를 계속 빼 주며 ret에 더해나간다.

예를 들어 pos가 13이면 13, 12, 8에 담겨 있는 값들을 ret에 더해준다.
그 후 ret의 값을 return한다.

Fenwick Tree

```
class fwtree {
public:
    vector<ll> tree;
    vector<ll> numbers;
    int size;
    fwtree(int n)
    {
        for (size = 1; size < n; size *= 2);
        tree.resize(size + 1);
        numbers.resize(size + 1);
    }
};
```

Fenwick Tree

```
void update(int pos, ll x)
{
    //pos가 update하고자 하는 index, x가 바꾸고자 하는 값을 나타낸다
    //원래 저장되어 있는 값과 바꾸고자하는 값과의 차이를 u라는 변수에 담는다.
    int u = x - numbers[pos];
    //numbers 배열에서 pos index 위치의 값을 x로 바꾸어준다.
    numbers[pos] = x;
    //pos가 size 이하일 동안 최하위비트를 더해주면서 update해준다
    while (pos <= size)
    {
        tree[pos] += u;
        pos += (pos & (-pos));
    }
}
```


Fenwick Tree

```

}
// sum(int pos)
{
    //구간합을 저장할 변수 ret를 0으로 초기화시켜준다.
    //ret = 0;
    //pos가 즉, index가 0이 되기 전까지 tree에 저장된 구간합의 값을 ret에 계속 더해준다
    while (pos > 0)
    {
        ret += tree[pos];
        pos -= (pos & (-pos));
    }
    //ret 값을 return해준다
    return ret;
}
};
```

풀어볼까유



#2042

구간 합 구하기

Fenwick Tree로
다시 풀어보자!

풀어볼까유



#12837

가계부 (Hard)

구간 합 구하기랑 비슷

풀어볼까유



#3653 영화수집

와! 플래티넘! 아시는구나!
참고로 겁.나.어.렵.습.니.다

풀어볼까유



#3006 영화수집

와! 플래티넘! 아시는구나!
참고로 겁.나.어.렵.습.니.다



다음 시간에 만나요~