

# Fenwick Tree

## Fenwick Tree

-  $i$ 의 마지막 자리 :  $i$ 를 2진수로 나타내었을 때, 가장 마지막 1이 나타내는 값

$$3 = 11_2 \rightarrow 1$$

$$10 = 1010_2 \rightarrow 2$$

$$12 = 1100_2 \rightarrow 4$$

$$- \sim N + 1 == -N$$

$$\text{ex) } N = 01001\textcolor{red}{1}00$$

$$\sim N = 10110011$$

$$\sim N + 1 = 10110100 : N \text{의 보수} + 1 \rightarrow N \text{의 음수}$$

-  $N \& -N$  : 마지막 비트 참조

$$\text{ex) } N = 01001100$$

$$\& -N = 10110100$$

$$N \& (-N) = 00000\textcolor{red}{1}00$$



# Fenwick Tree

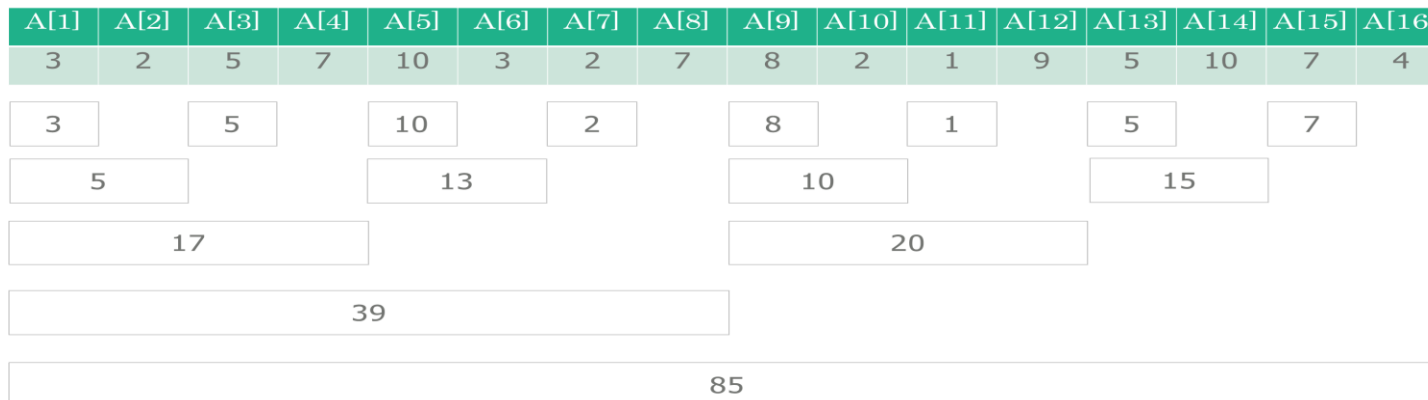
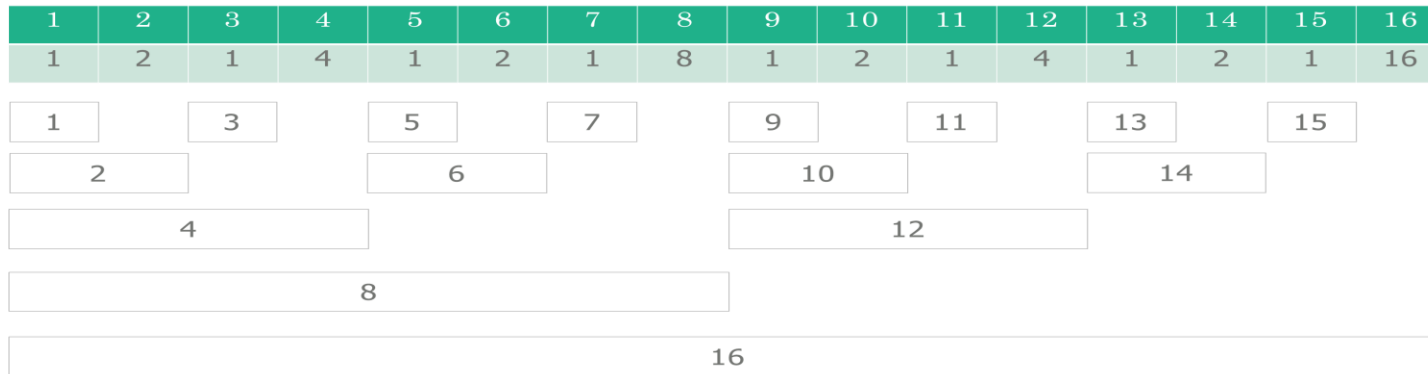
## Fenwick Tree

-  $tree[i]$  :  $i$ 의 가장 마지막 비트 만큼  $i$ 부터 그 앞까지 합을 저장한다.

$13 = 1101_2$  :  $tree[13] = A[13] \sim A[13]$ 까지의 합

$12 = 1100_2$  :  $tree[12] = A[9] \sim A[12]$ 까지의 합

$8 = 1000_2$  :  $tree[8] = A[1] \sim A[8]$ 까지의 합



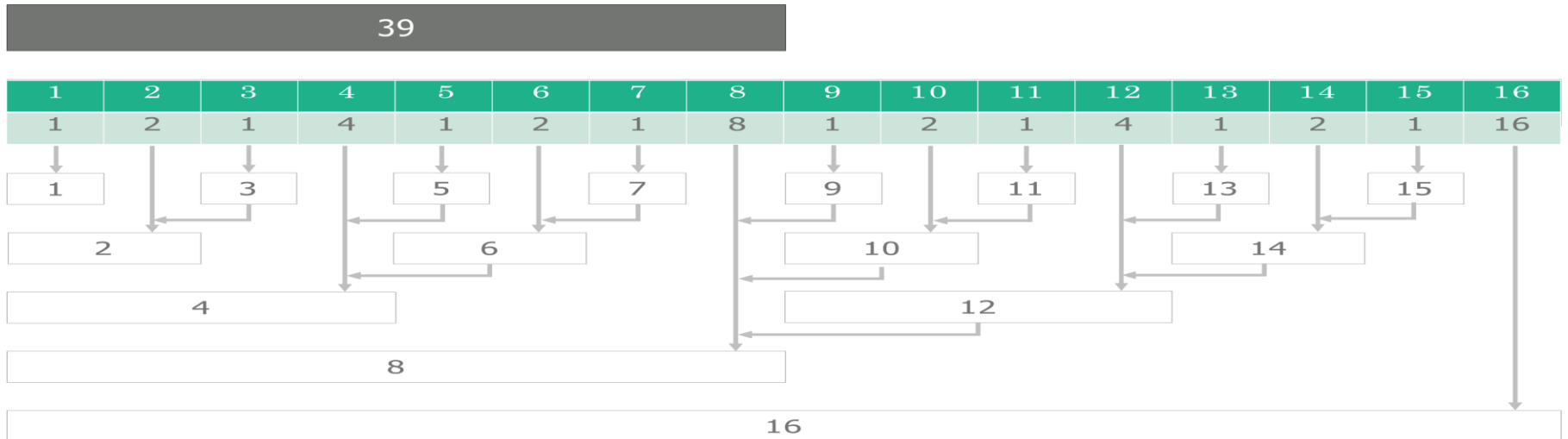
# Fenwick Tree

## Fenwick Tree

-  $A[1] + \dots + A[13]$ 을 구하려면  $13 = 1101_2$

$\Rightarrow \text{tree}[1101_2] + \text{tree}[1100_2] + \text{tree}[1000_2]$  : 가장 마지막 1이 0이 되어  $0_2$ 까지 반복

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



# Fenwick Tree

## Fenwick Tree

```
int range_sum(int x) {  
    int ans = 0;  
    for (int i = x; i > 0; i -= i & -i) {  
        ans += tree[i];  
    }  
    return ans;  
}
```



# Fenwick Tree

## Fenwick Tree

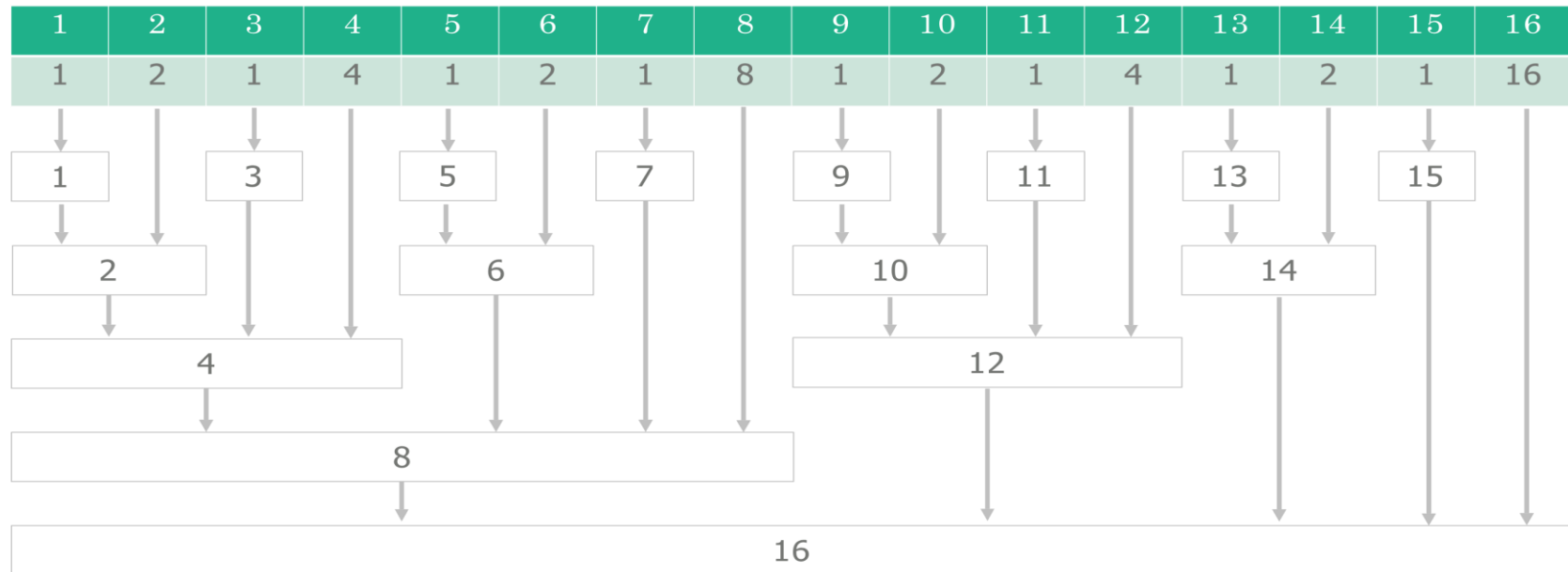
- update를 하려면 변경 분 만큼 변경되는 원소와 변경되는 원소의 마지막 비트를 변경되는 원소에 더한 값에 계속 더해주면 된다.

ex) 3번째 원소가 변경이 되면 변경되어야 하는 대상은  $3 \rightarrow 4 \rightarrow 8 \rightarrow 16$ 이 된다.

$3 = 11_2$ 의 마지막 비트  $1_2$ 를 3에 더해주면  $4 = 100_2$ 이 된다.

$4 = 100_2$ 의 마지막 비트  $100_2$ 을 4에 더해주면  $8 = 1000_2$ 이 된다.

$8 = 1000_2$ 의 마지막 비트  $1000_2$ 을 8에 더해주면  $16 = 10000_2$ 이 되고 최대 인덱스와 같으므로 종료한다.



# Fenwick Tree

## Fenwick Tree

```
int update(int x, int diff) {  
    for (int i = x; i <= N; i += i & -i) {  
        tree[i] += diff;  
    }  
}
```

