

RMQ | 시2먼트 트리

최저  $\sum$

펜윅 트리

최백준 [choi@startlink.io](mailto:choi@startlink.io)



# 누적합

---

# 누적합

Prefix Sum

크기가  $N$

RMQ  
↓

$$S[i] = S[i-1] + A[i]$$

• 수열  $A[1], A[2], \dots, A[N]$ 이 있을 때

•  $A[i] + \dots + A[j]$ 를 구하는 문제

$$\min(A[i], \dots, A[j])$$

$$S[i] = A[1] + A[2] + \dots + A[i]$$

$$k = i \sim j$$

$$Sum += A[k];$$

$$\begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \end{matrix}$$

$$O(N)$$

$$S[i] = \underbrace{A[i] + \dots + A[i-1]}_{S[i-1]} + A[i]$$

# 누적합

Prefix Sum

- $A[i] + \dots + A[j]$ 를 구하는 문제

$$S[i] = (1 \sim i) \text{ 합}$$

$$\underline{A[i]} + \dots + A[j]$$

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

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

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

$$\underline{S[j]} = \underline{A[i]} + \dots + A[j]$$

$$- \quad S[i-1] = A[1] + \dots + A[i-1]$$

---

$$A[i] + \dots + A[j]$$

# 구간 합 구하기 4

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

~~ST[i]~~ - ST[i-1]

5

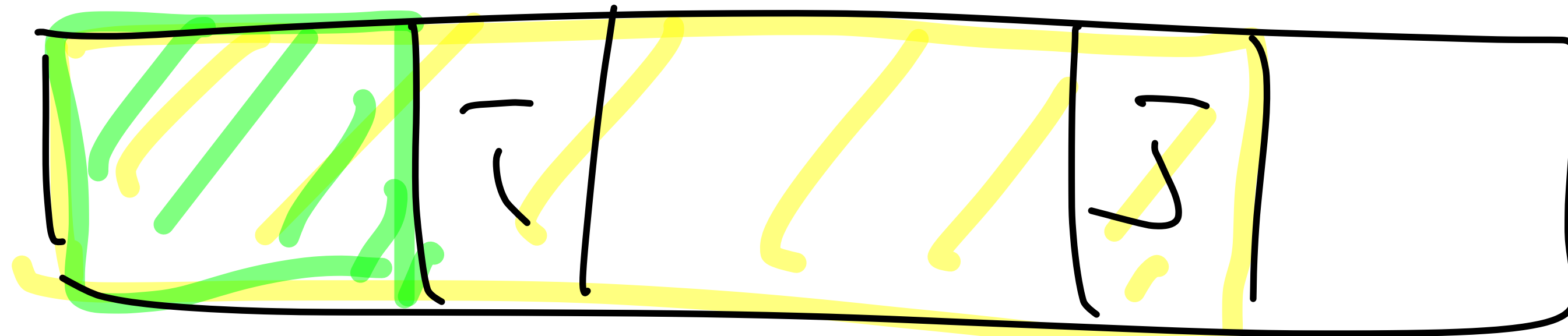
- 수 N개가 주어졌을 때, i번째 수부터 j번째 수까지 합을 구하는 문제

선처리

$O(N)$

쿼리

$O(1)$



i ~ j 합

# 구간 합 구하기 4

6

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

- 소스: <http://codeplus.codes/a14c5adf22764680872d18611ef53ddc>

# 수들의 합 4

7

<https://www.acmicpc.net/problem/2015>

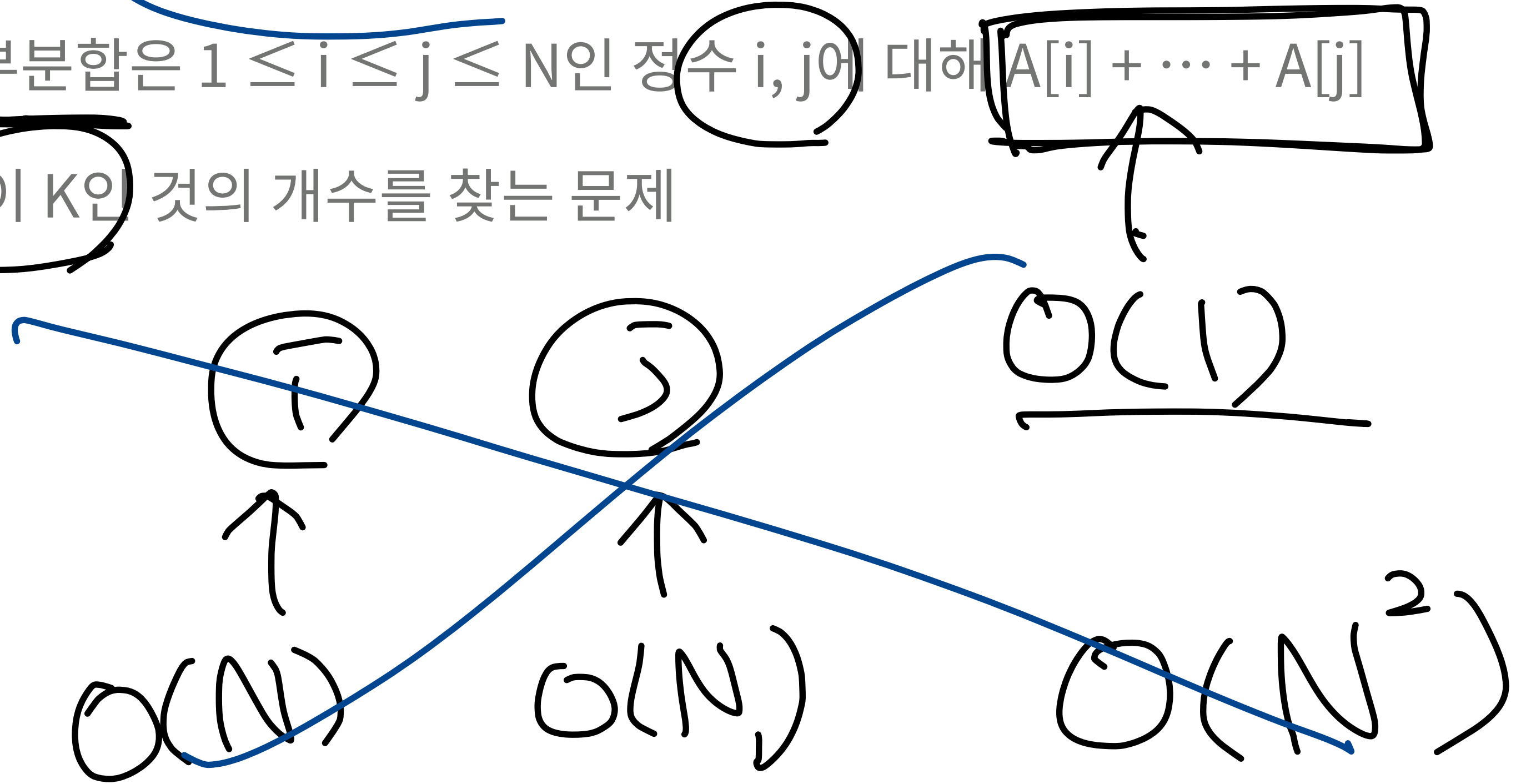
- 크기가  $N$ 인 배열  $A$ 이 주어졌을 때, 부분합은  $1 \leq i \leq j \leq N$ 인 정수  $i, j$ 에 대해  $A[i] + \dots + A[j]$
- $N \times (N+1)/2$ 개의 부분합 중에서 합이  $K$ 인 것의 개수를 찾는 문제

- $1 \leq N \leq 200,000$

- $|K| \leq 2,000,000,000$

- $-10,000 \leq A[i] \leq 10,000$

4343



# 수들의 합 4

<https://www.acmicpc.net/problem/2015>

- $A[i] + \dots + A[j] == K$ 인  $(i, j)$  쌍의 개수를 찾는 문제이다.
- $O(N^2)$ 의 방법이 가능하지만,  $N \leq 200,000$ 이다.



# 수들의 합 4

<https://www.acmicpc.net/problem/2015>

•  $A[i] + \dots + A[j] = K$ 인  $(i, j)$  쌍의 개수를 찾는 문제이다.

•  $S[j] - S[i-1] = K$ 인  $(i, j)$  쌍의 개수를 찾는 문제와 같다.

• 각각의  $j$ 에 대해서,  $i-1$ 의 개수를 찾으면 된다.

예 (-2, 2)

# 수들의 합 4

424

<https://www.acmicpc.net/problem/2015>

10

i	0	1	2	3	4
A[i]		2	-2	2	-2
S[i]	0	2	0	2	0

$$A = 2, -2, 2, -2$$

$K = 0$ 인 경우

•  $S[j] - S[i-1] == K$ 인  $(i, j)$  쌍의 개수를 찾는 문제

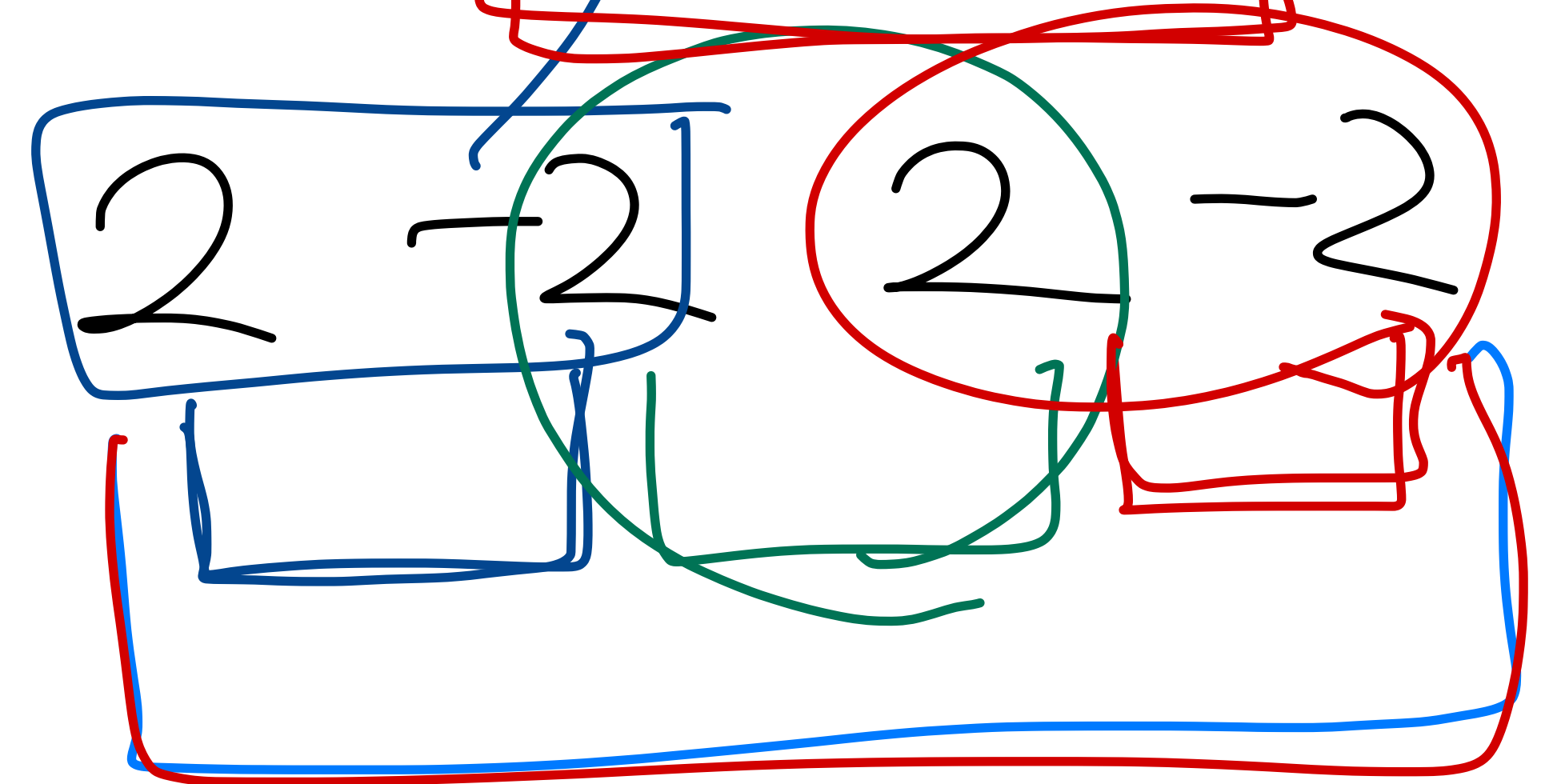
•  $j = 1: S[i-1] = S[j] - K = 2$  (0개)

•  $j = 2: S[i-1] = S[j] - K = 0$  (1개)

•  $j = 3: S[i-1] = S[j] - K = 2$  (1개)

•  $j = 4: S[i-1] = S[j] - K = 0$  (2개)

$O(N^2)$



$$S[3] - S[i-1] = K = 0$$

2 - ? = 0

# 수들의 합 4

$$S[j] - S[i] = k$$

<https://www.acmicpc.net/problem/2015>

ex:  $1 + 1 + 2$

i	0	1	2	3	4
A[i]		2	-2	2	-2
S[i]	0	2	0	2	0

11

- $cnt[k] = S[i] == k$ 인  $i$ 의 개수를 저장하면 된다.
- $S[i] < 0$ 이 될 수 있기 때문에, 배열을 사용할 수 없다.
- map을 사용한다.

$$2 - \text{?} = 0$$

2

Cnt	0	2
	2	2

# 수들의 합 4

<https://www.acmicpc.net/problem/2015>

- 소스: <http://codeplus.codes/09059c20ec554f08aac14afee3b39c30>

# 나머지 합

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

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



# 나머지 합

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

14

$$S[j] - S[i-1] = K$$

↑

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

- $(A[i] + \dots + A[j]) \% M == 0$  인 것의 개수를 구해야 한다

- $(S[j] - S[i-1]) \% M == 0$  와 같다

- 나눈 나머지가 0이 되려면

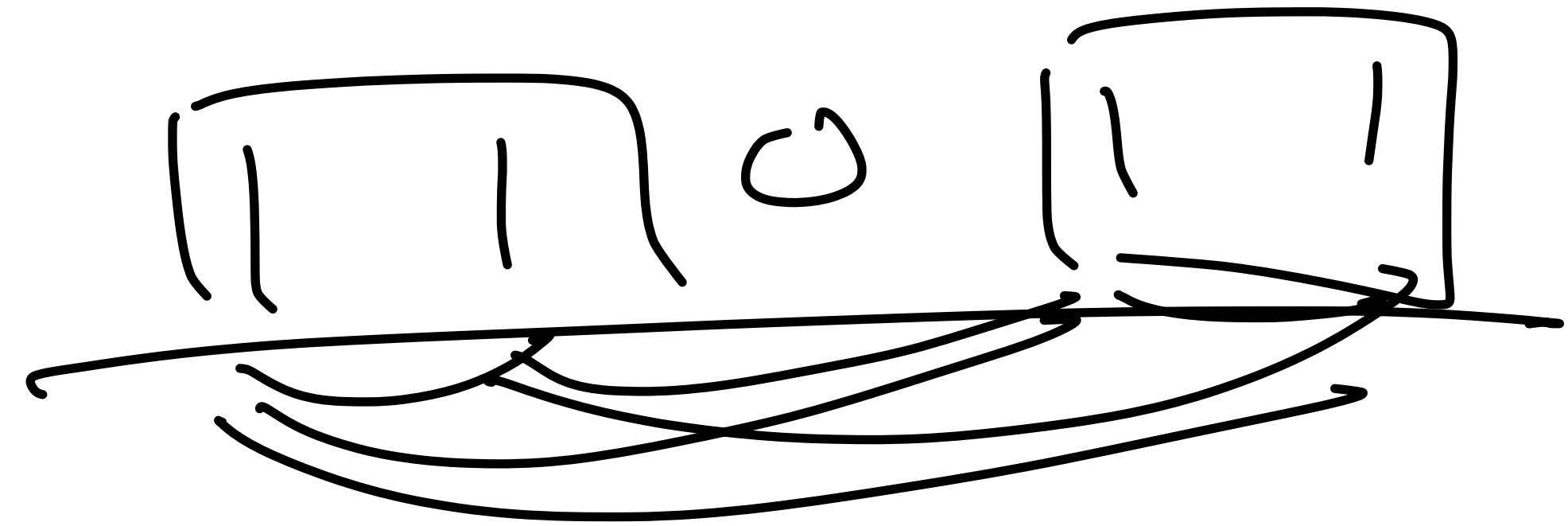
- $S[j] \% M == S[i-1] \% M$  이 되어야 한다

cnt

# 나머지 합

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

- 이 문제는
- $S[j] \% M == S[i-1] \% M$  이 되어야 한다
- 를 만족하는  $(i, j)$  쌍의 개수를 구하는 문제가 된다.
- $\text{cnt}[k]$ 를  $S[i] \% M = k$  인  $i$ 의 개수라고 하면
- $0 \leq k < M$ 인  $k$ 에 대해서
- $\text{cnt}[k] * (\text{cnt}[k] - 1) / 2$ 의 합을 구하면 된다.



$$\frac{4+3}{2} = 6$$

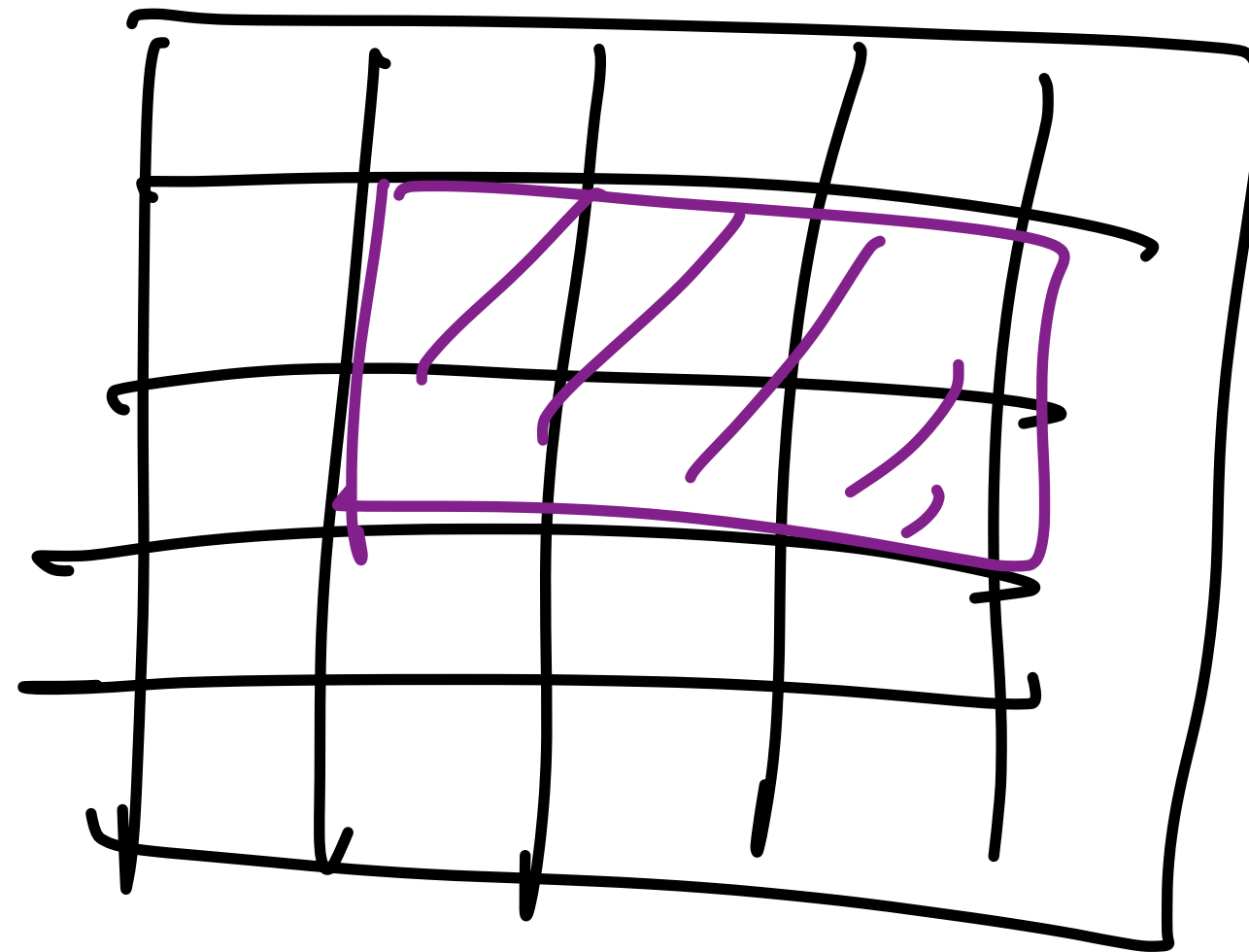
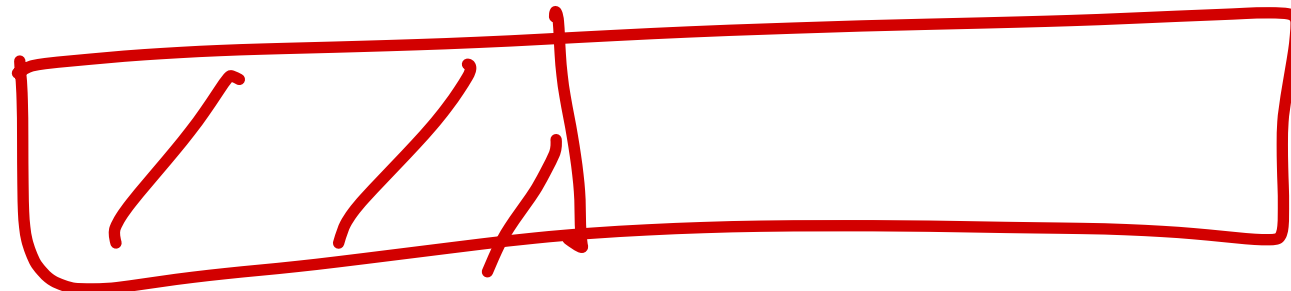
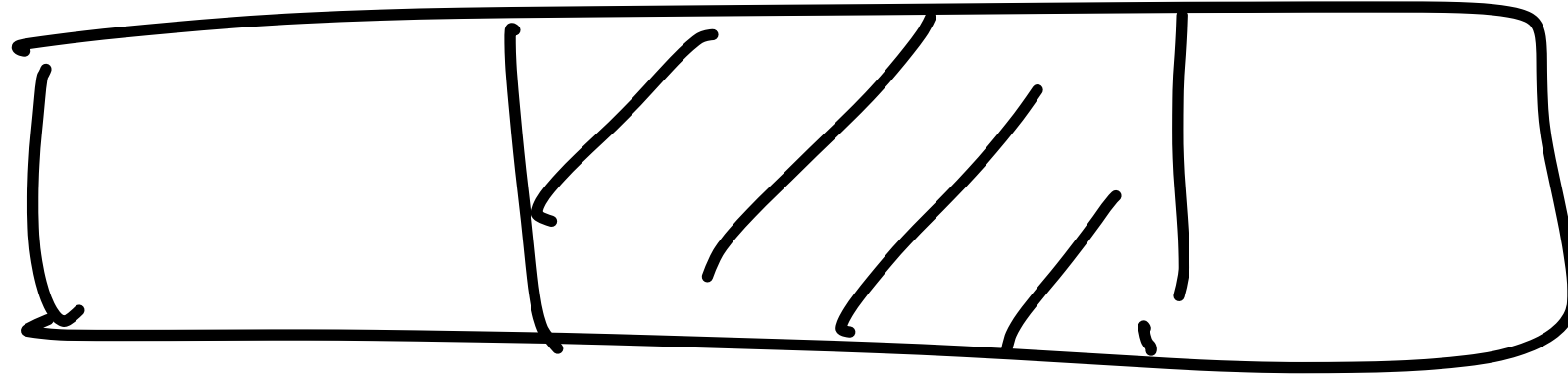
# 나머지 합

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

- 소스: <http://codeplus.codes/f0d7a3e127b846b598ca2d0e4702a895>



# 2차원 누적합



# 구간 합 구하기 5

18

<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

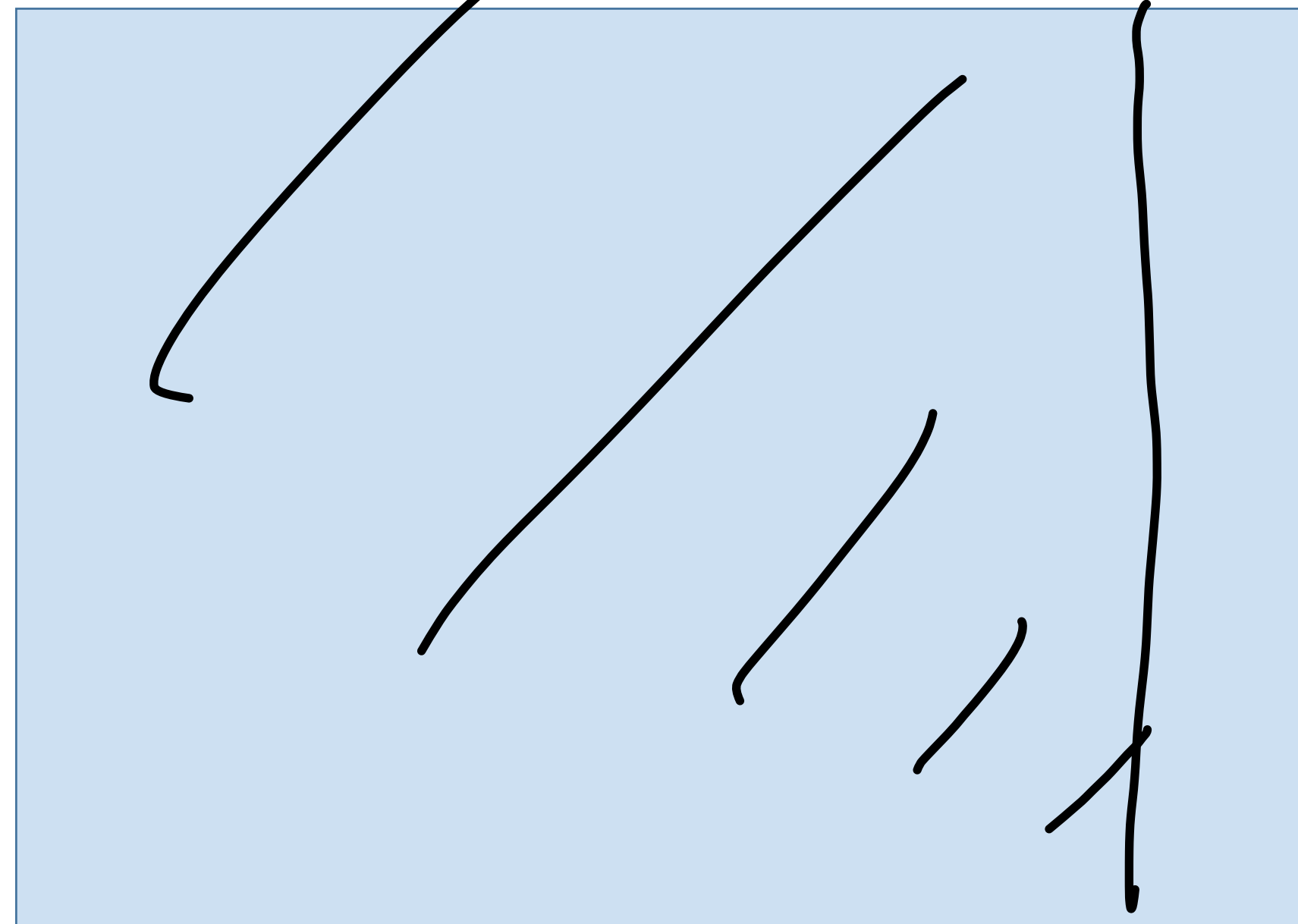
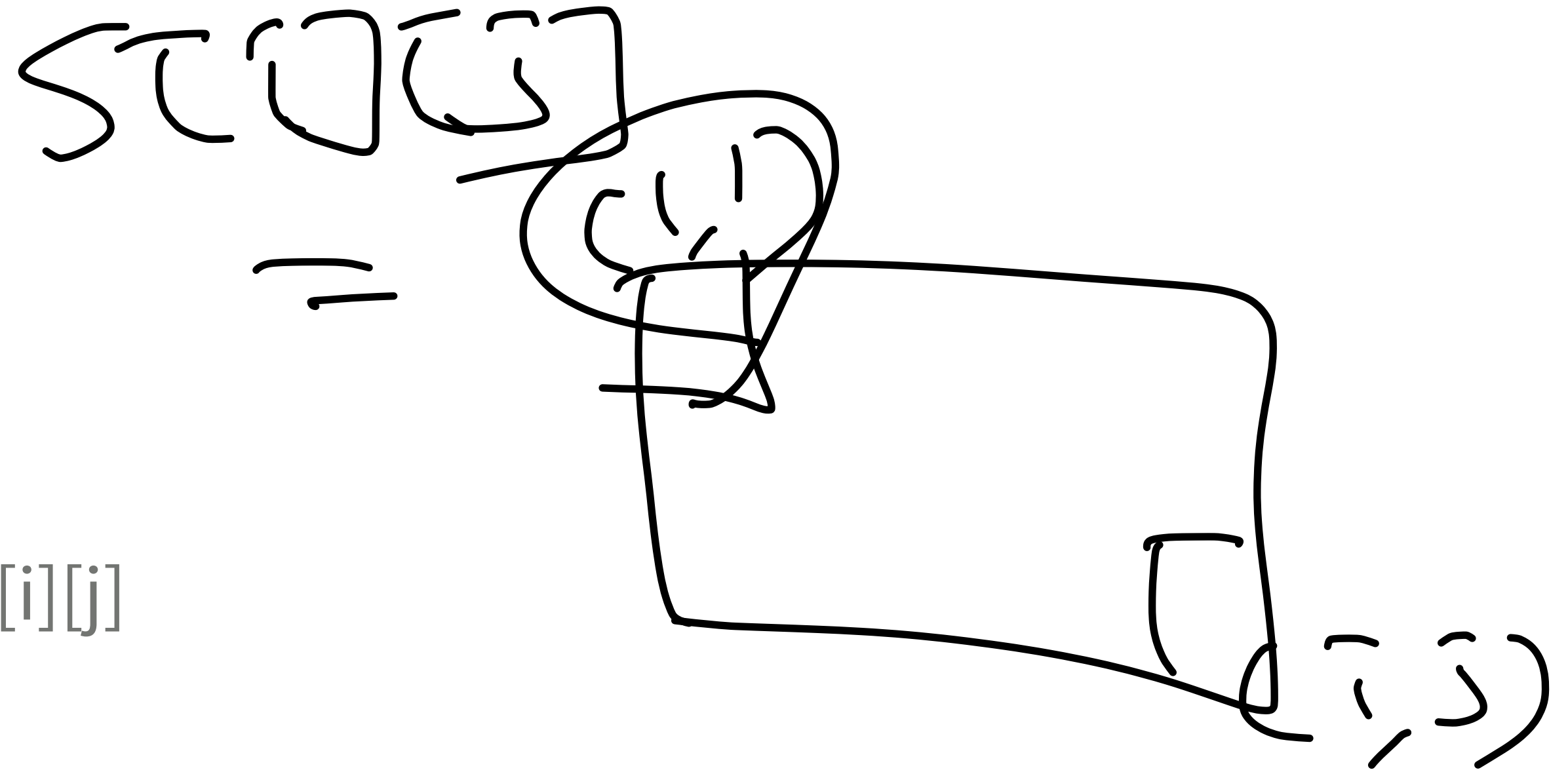
$$\underline{S[i][j]} = \underline{S[i-1][j]} + A[i][j]$$

# 구간 합 구하기 5

19

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

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

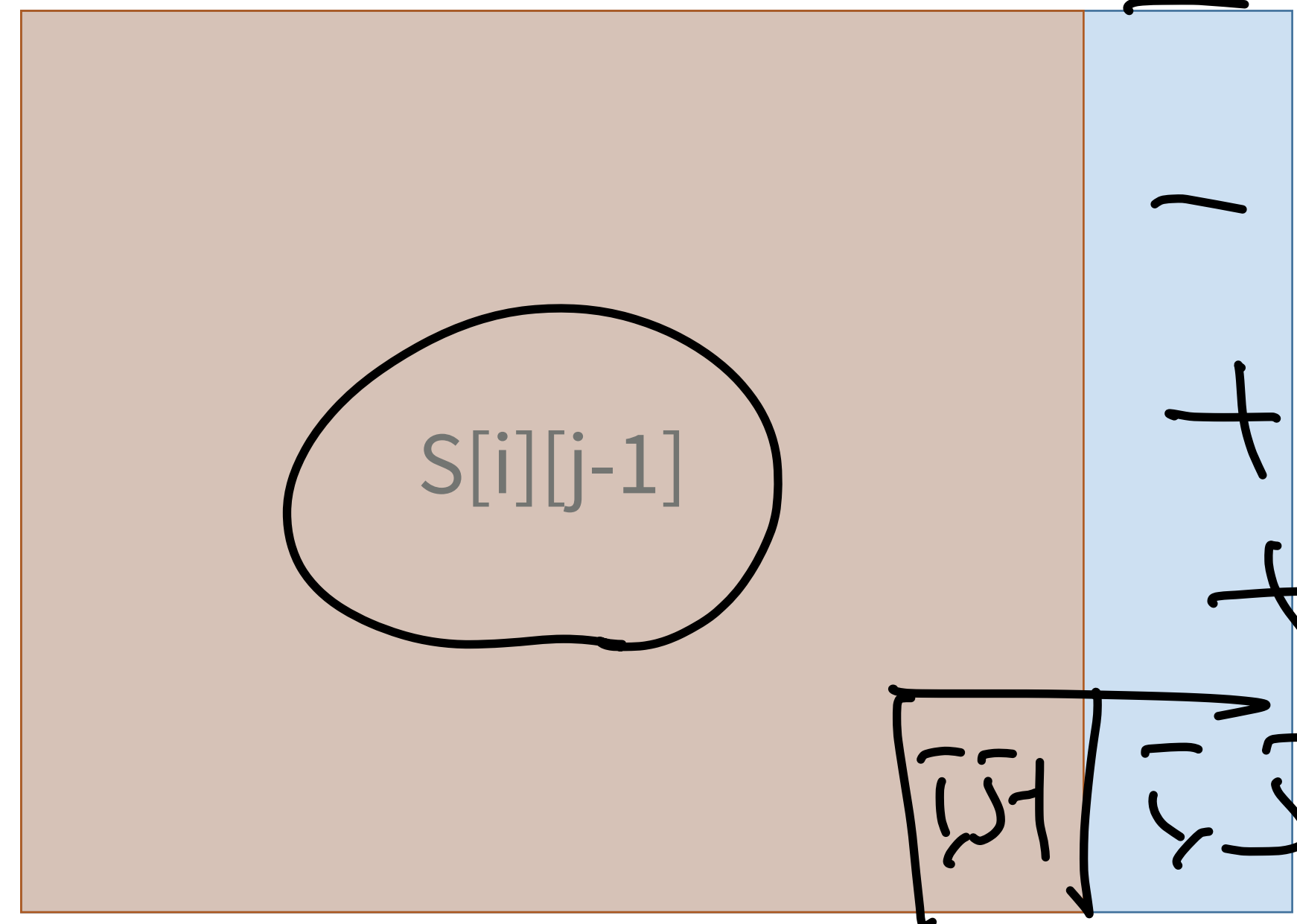


# 구간 합 구하기 5 $S[i][j]$

20

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

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



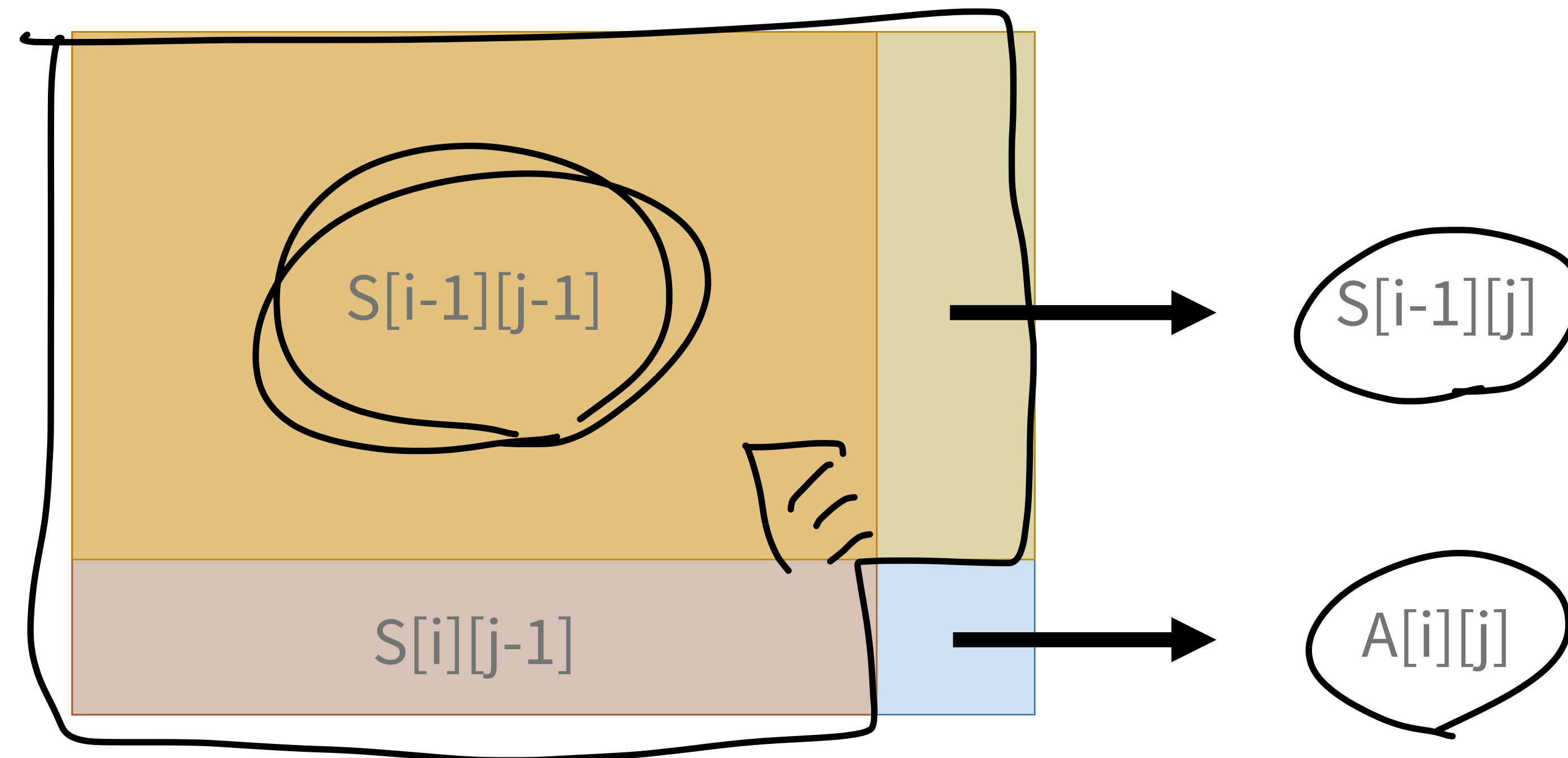
$$\begin{aligned} S[i][j] &= S[i-1][j] \\ &+ S[i][j-1] \\ &- S[i-1][j-1] \\ &+ A[i][j] \end{aligned}$$

# 구간 합 구하기 5

21

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

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



# 구간 합 구하기 5

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

- $(a,b) \sim (c,d)$  합 구하기

①

$$\begin{array}{c} \underline{1} \sim \underline{2} \\ \downarrow \\ S[\underline{3}] - S[\underline{1-2}] \end{array}$$

22

	b	d
a		
c		

# 구간 합 구하기 5

23

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

- $(a,b) \sim (c,d)$  합 구하기

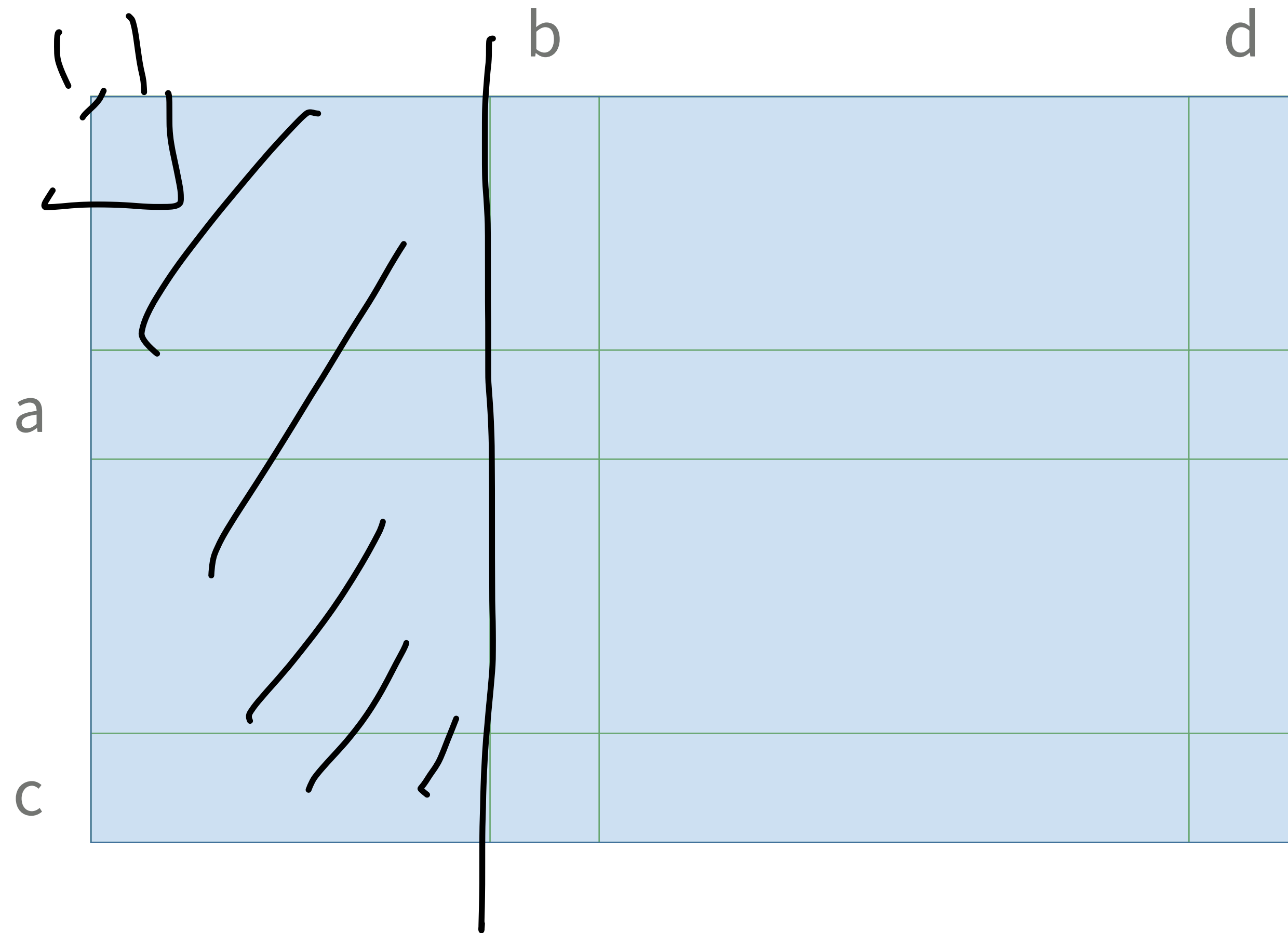
		b		d
a				
c				

# 구간 합 구하기 5

24

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

• S[c][d]



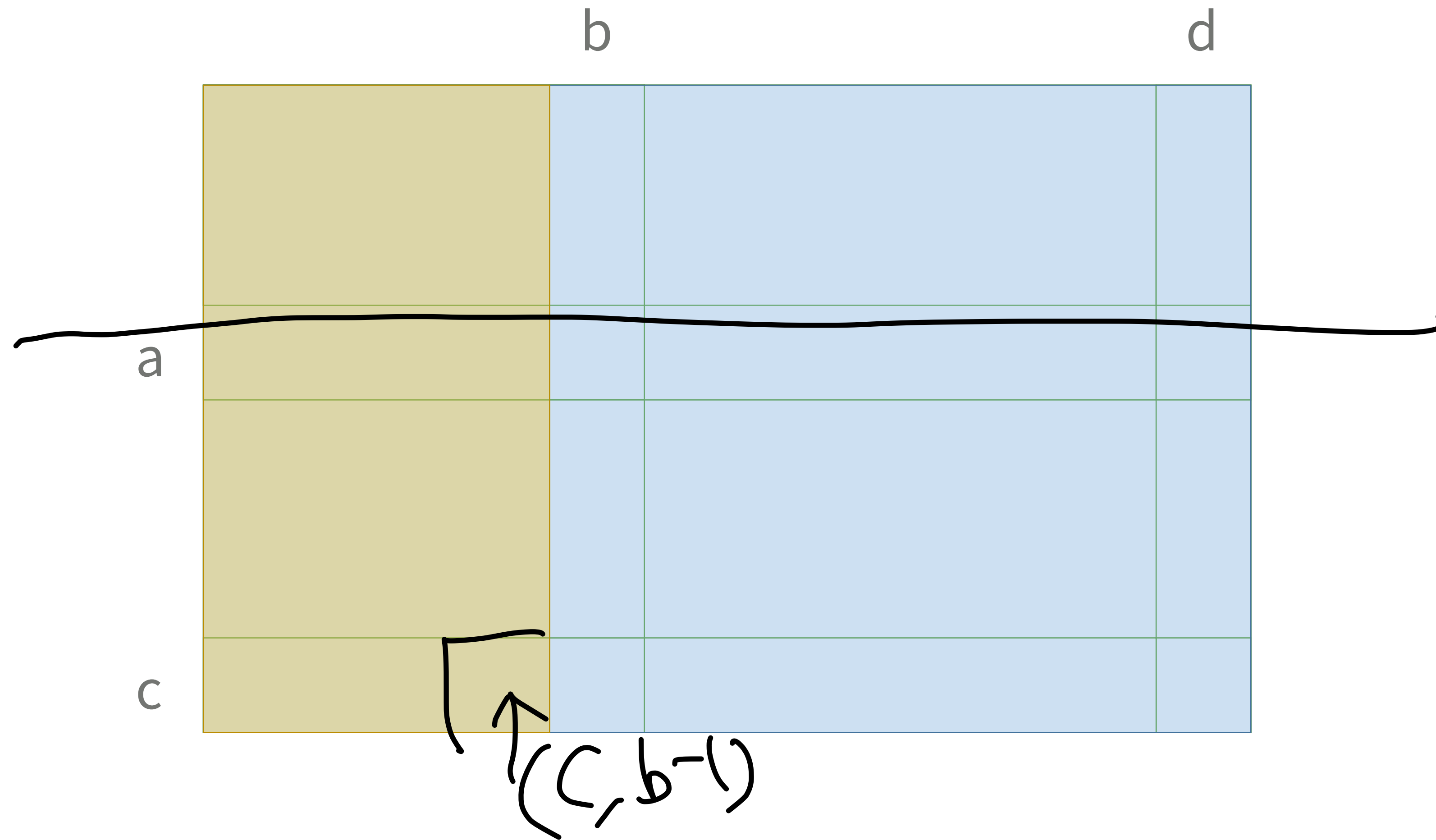


# 구간 합 구하기 5

25

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

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

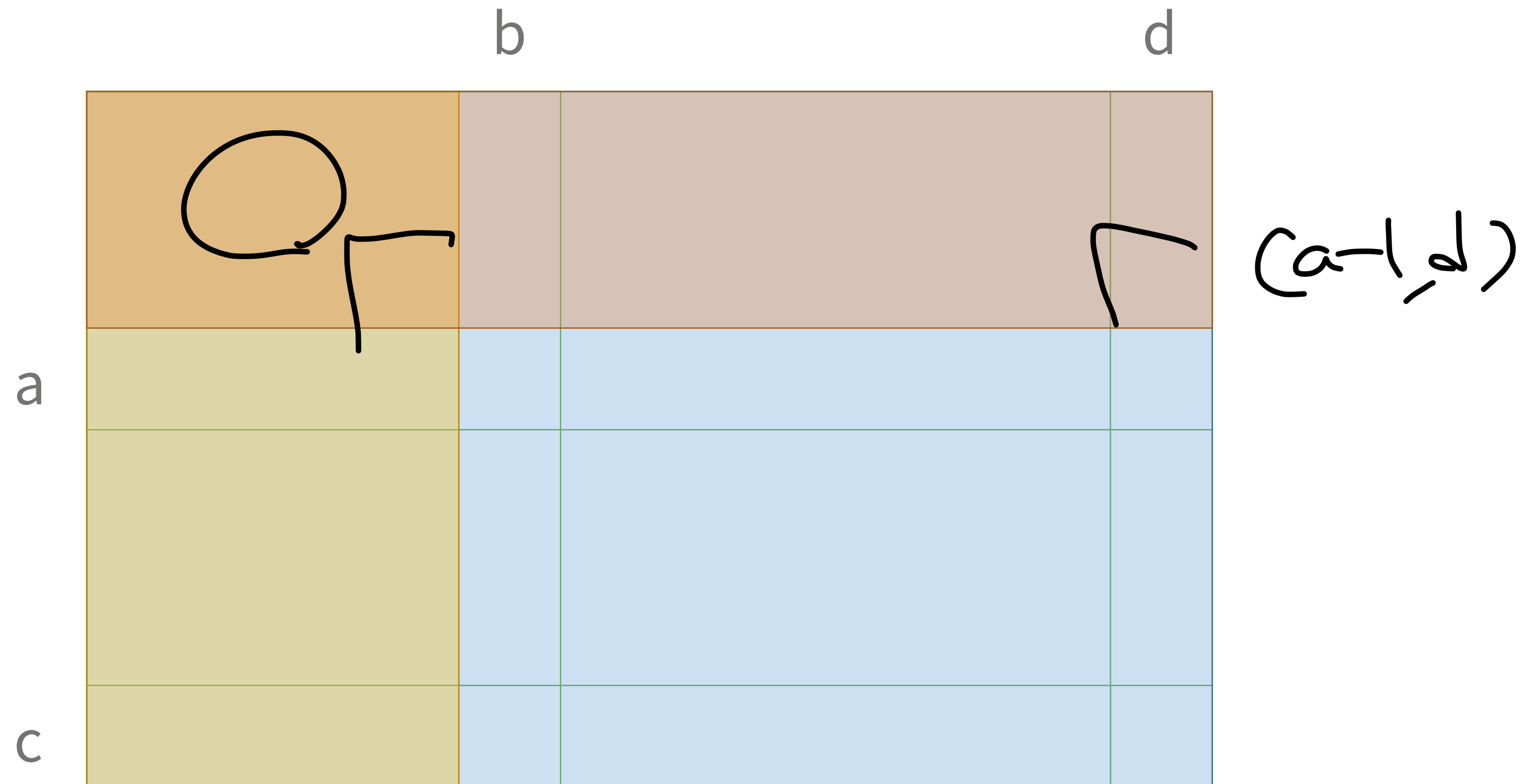


# 구간 합 구하기 5

26

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

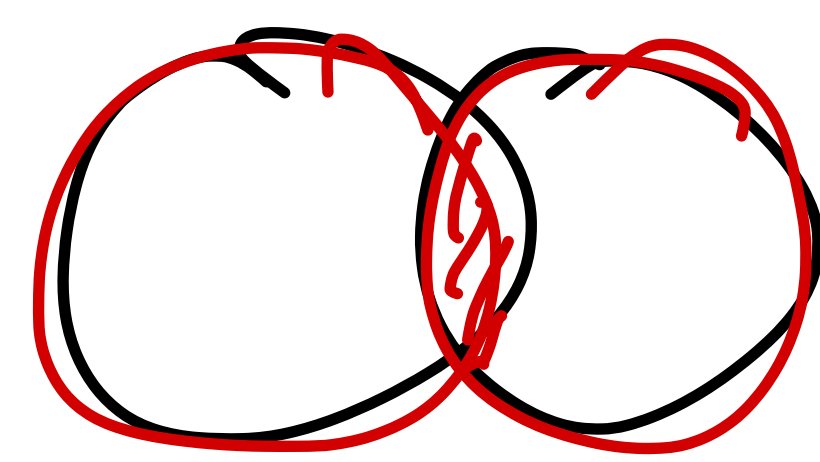
- $S[c][d] - S[c][b-1] - \underline{S[a-1][d]}$



# 구간 합 구하기 5

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

27



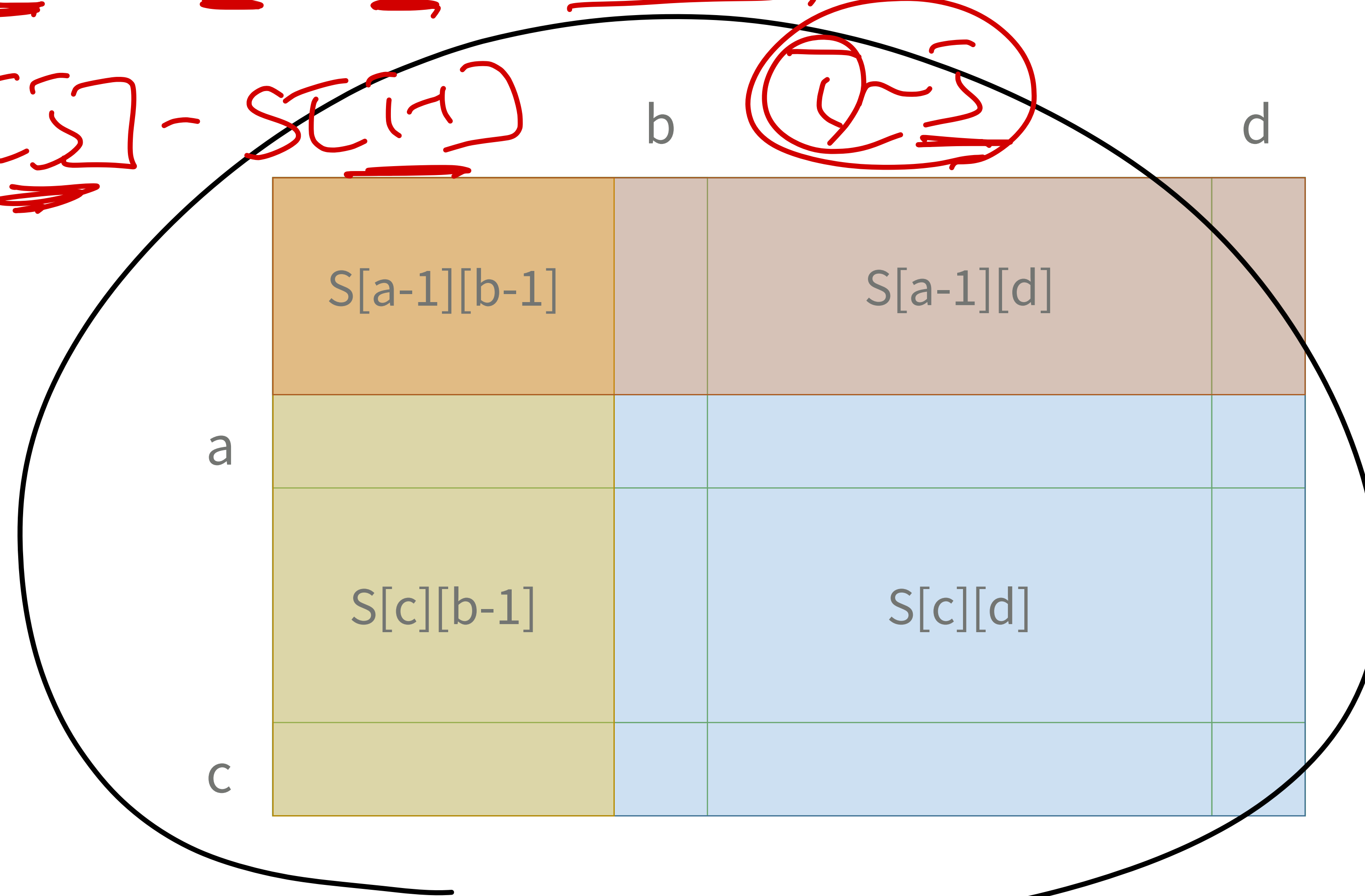
(a, b)

(c, d)

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

$S[c] - S[a-1]$

(c, d)



# 구간 합 구하기 5

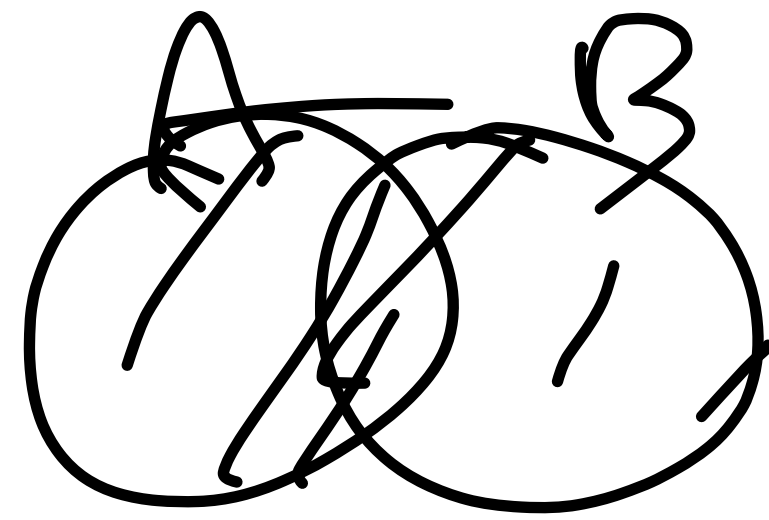
$$(a, b, c) \sim (d, e, f)$$

28

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

- 소스: <http://codeplus.codes/2a423621e6ee4a05aa24002afa123f68>

$$\begin{aligned} S[a][e][f] &= S[a][e][f] \\ &- S[a][b-1][f] \\ &- S[d][e][c-1] \\ &+ S[a][b-1][f] \\ &+ S[a][e][c-1] \\ &+ S[d][b-1][c-1] \\ &- S[a][b-1][c-1] \end{aligned}$$



$$n(A) + n(B) - n(A \cap B)$$



$$\begin{aligned} & n(A) + n(B) + n(C) \\ & - n(A \cap B) - n(B \cap C) - n(C \cap A) \\ & + n(A \cap B \cap C) \end{aligned}$$

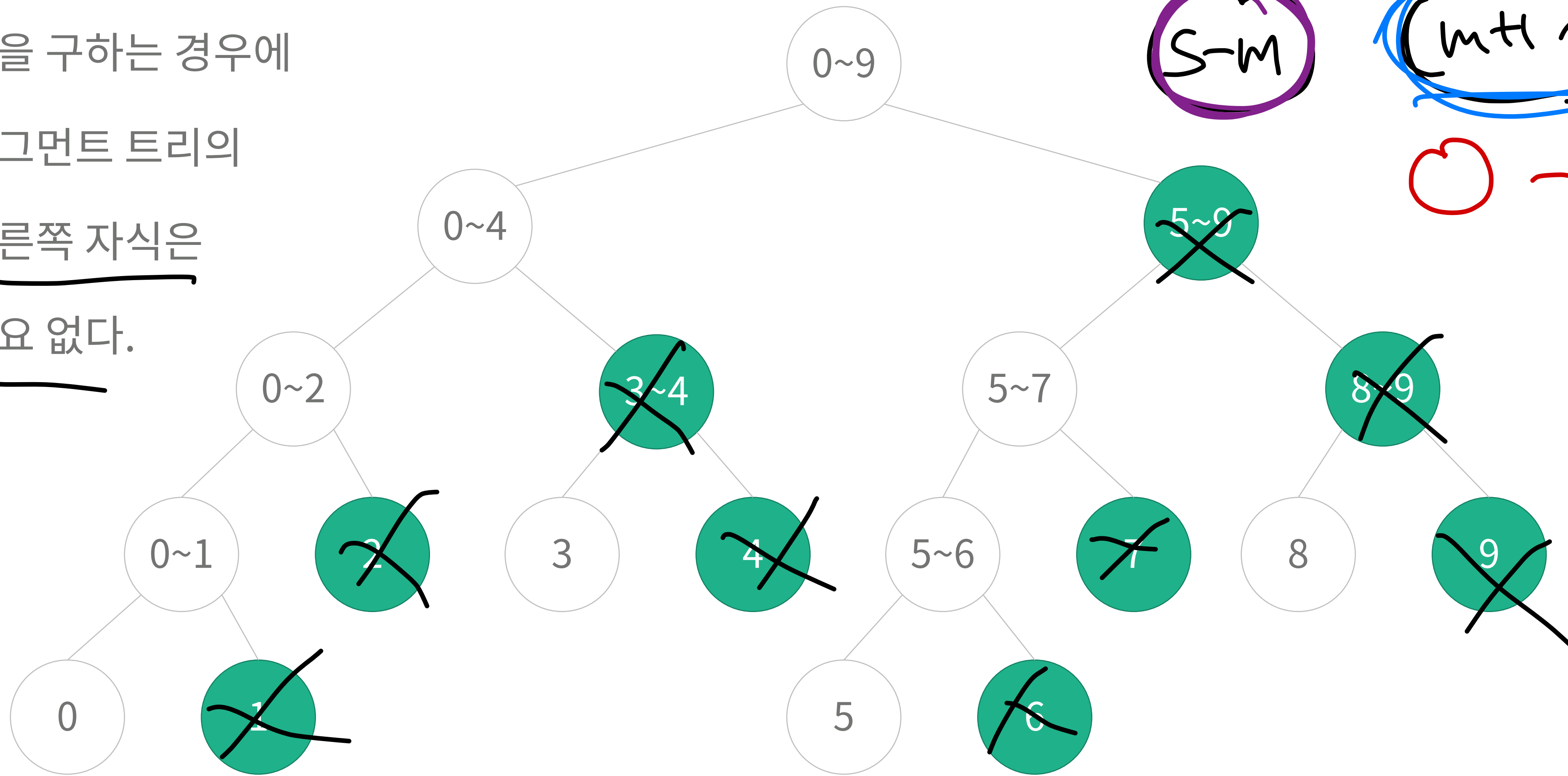
# Fenwick Tree

Inclusion  
Exclusion  
Principle

# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

- 합을 구하는 경우에
- 세그먼트 트리의
- 오른쪽 자식은
- 필요 없다.



$$m = \frac{s+e}{2}$$

# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

•  $L(i)$ :  $i$ 를 2진수로 나타냈을 때, 가장 마지막 1이 나타내는 값

•  $3 = 11_2$

•  $5 = 101_2$

•  $6 = 110_2$

•  $8 = 1000_2$

•  $9 = 1001_2$

•  $10 = 1010_2$

•  $11 = 1011_2$

•  $12 = 1100_2$

•  $16 = 10000_2$

$L(7) =$

$O(2^i)$

$9 = 1001_2$

$\rightarrow 2^0 = 1$

$L(9) = 1$

$16 = 10000_2$

$\uparrow$   
 $2^4 = 16$

$L(16) = 16$

$6 = 110_2$   
 $\uparrow$   
 $2^1 = 2$   
 $L(6) = 2$

# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

- $-num = \sim num + 1$
- $num = 100110101110101100000000000000$
- $\sim num = 0110010100010100111111111111$
- $-num = 0110010100010101000000000000$
- $num \& -num = 00000000000000000000000001000000000000$

&

이 2의 곱 1  
0

$$\boxed{\sim num} + 1$$
$$= -num$$

$$L(i) = i \& -i$$

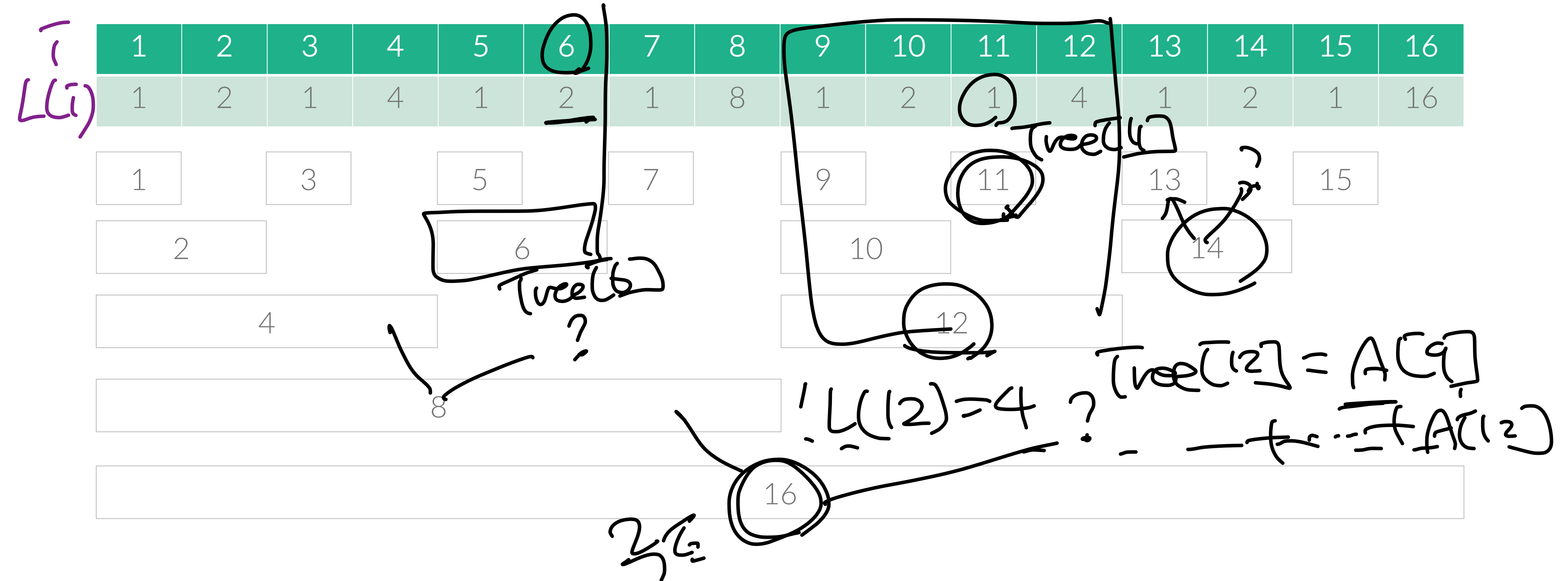


# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

$Tree[i] = \text{1까지 } L(i) \text{개의 합}$

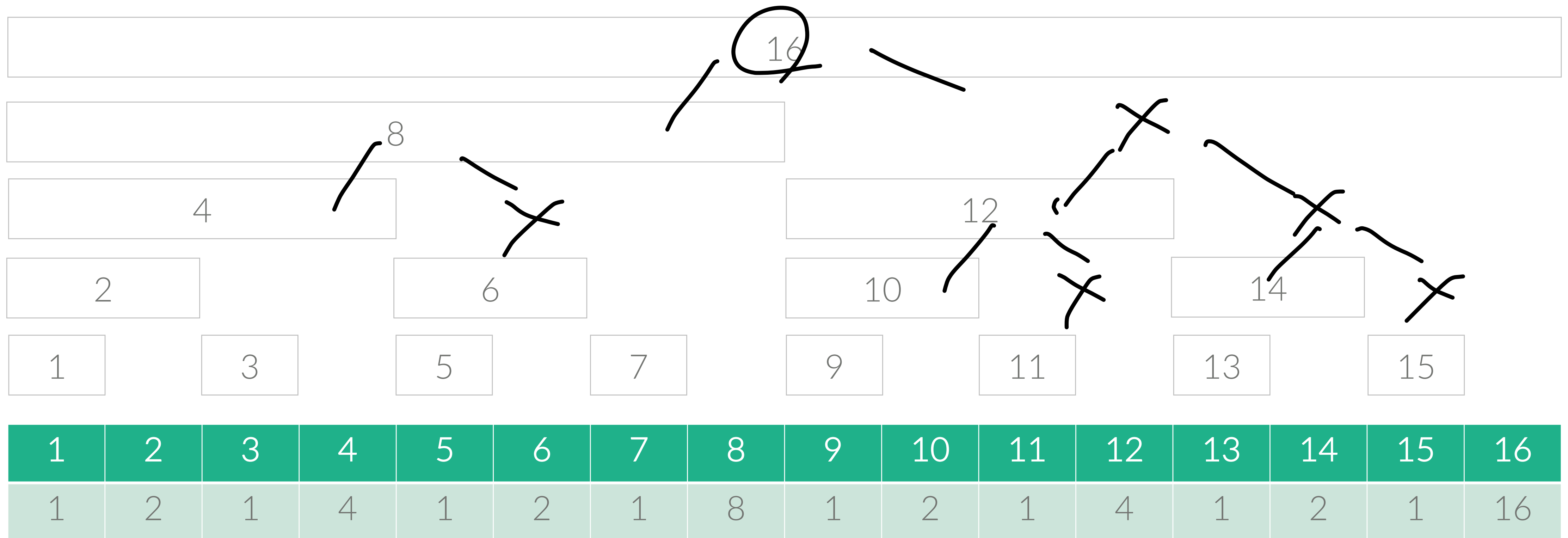
33



# Fenwick Tree

34

Fenwick Tree (BIT)



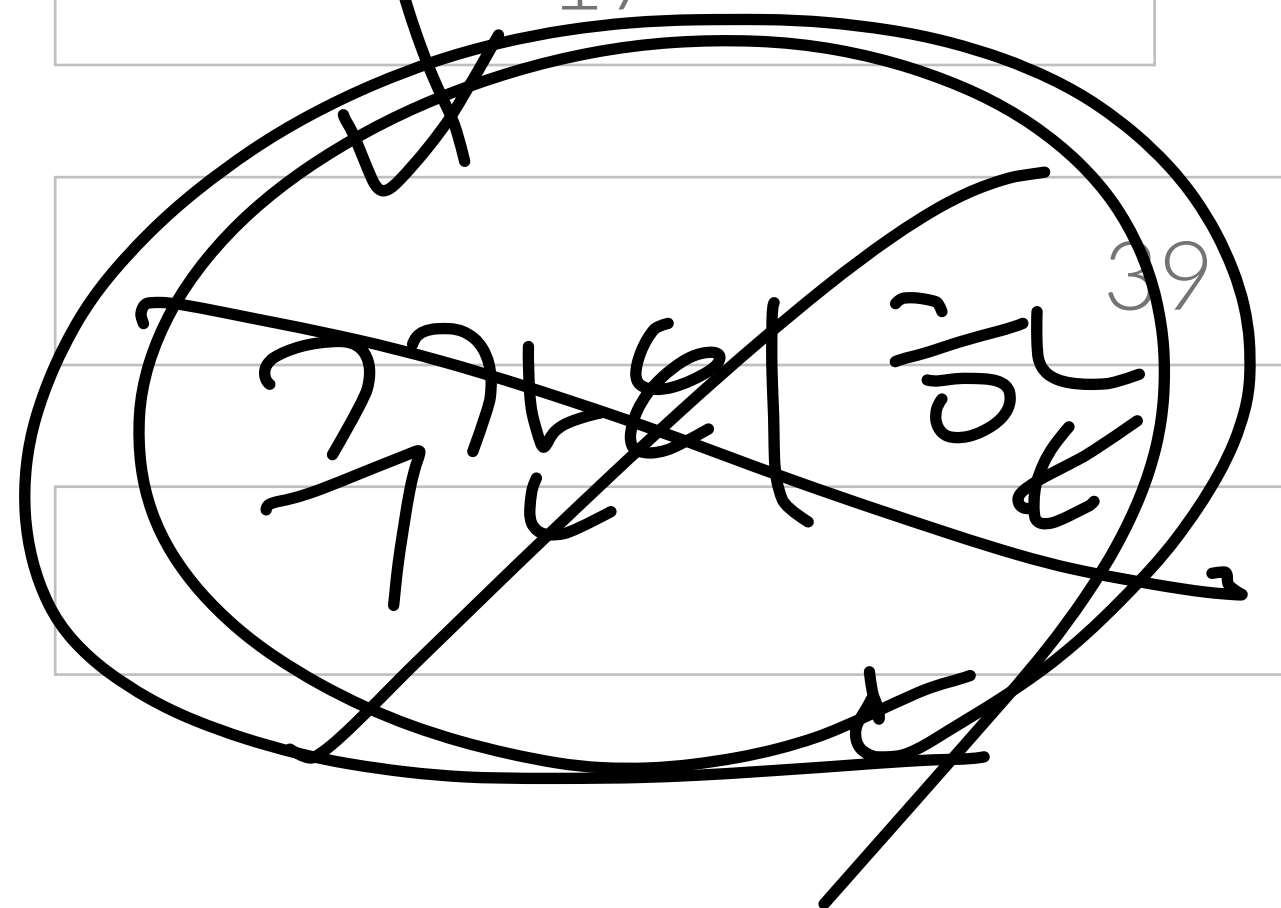
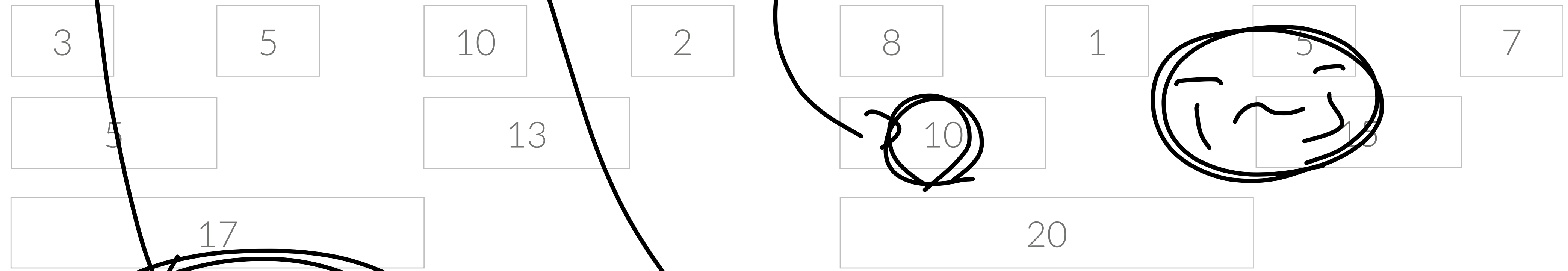
# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

$10 = 1010_2$   
 $\quad \quad \quad \downarrow$   
 $\quad \quad \quad 2$   
 $L(10) = 2$

$Tree[10] = A[10] + A[9]$

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



|| 1 2 3 4 ~ 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16

85

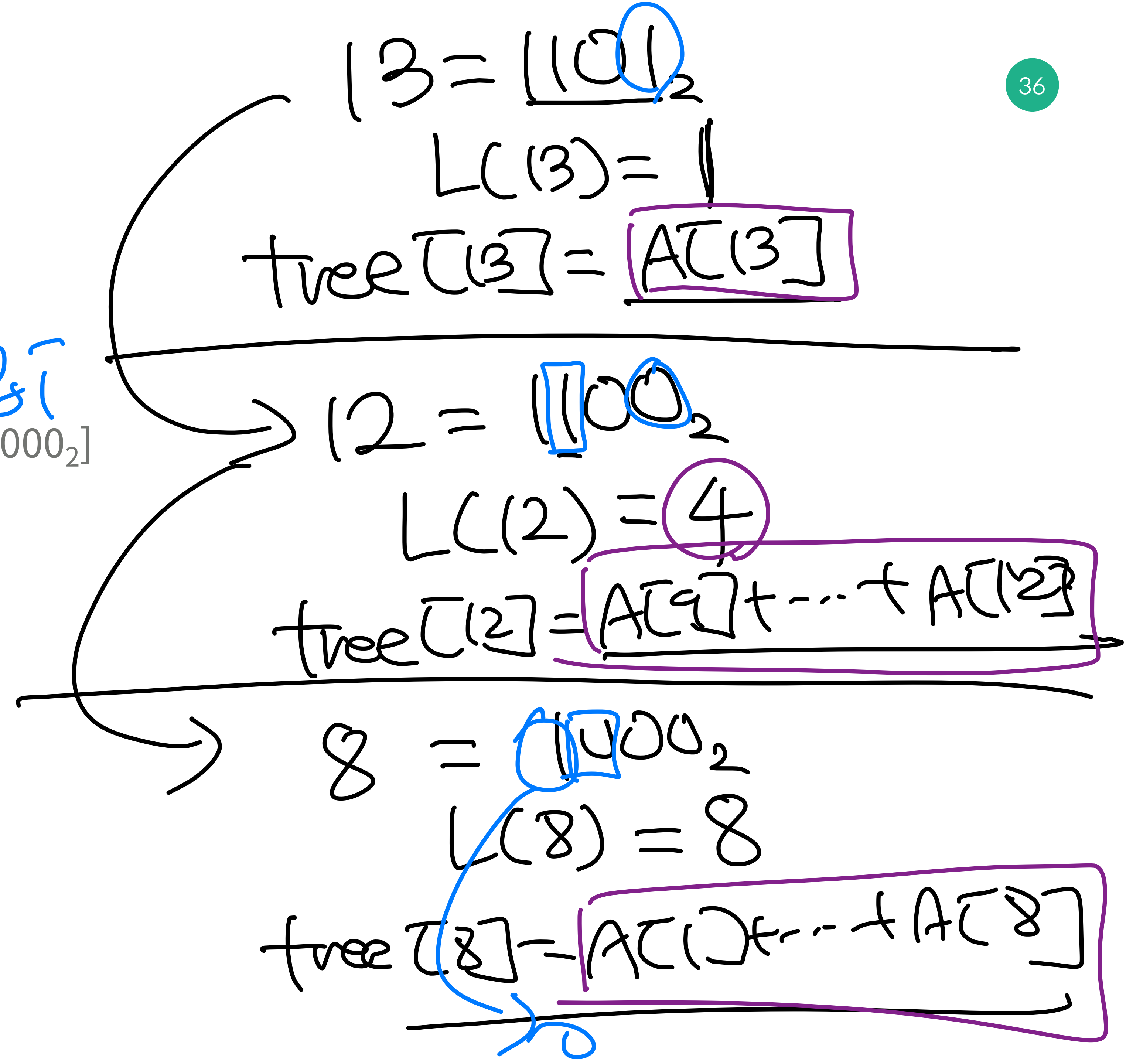
# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

- $A[1] + \dots + A[13]$ 을 구하려면
- $13 = 1101_2$
- $tree[1101_2] + tree[1100_2] + tree[1000_2]$

$(\log N)$

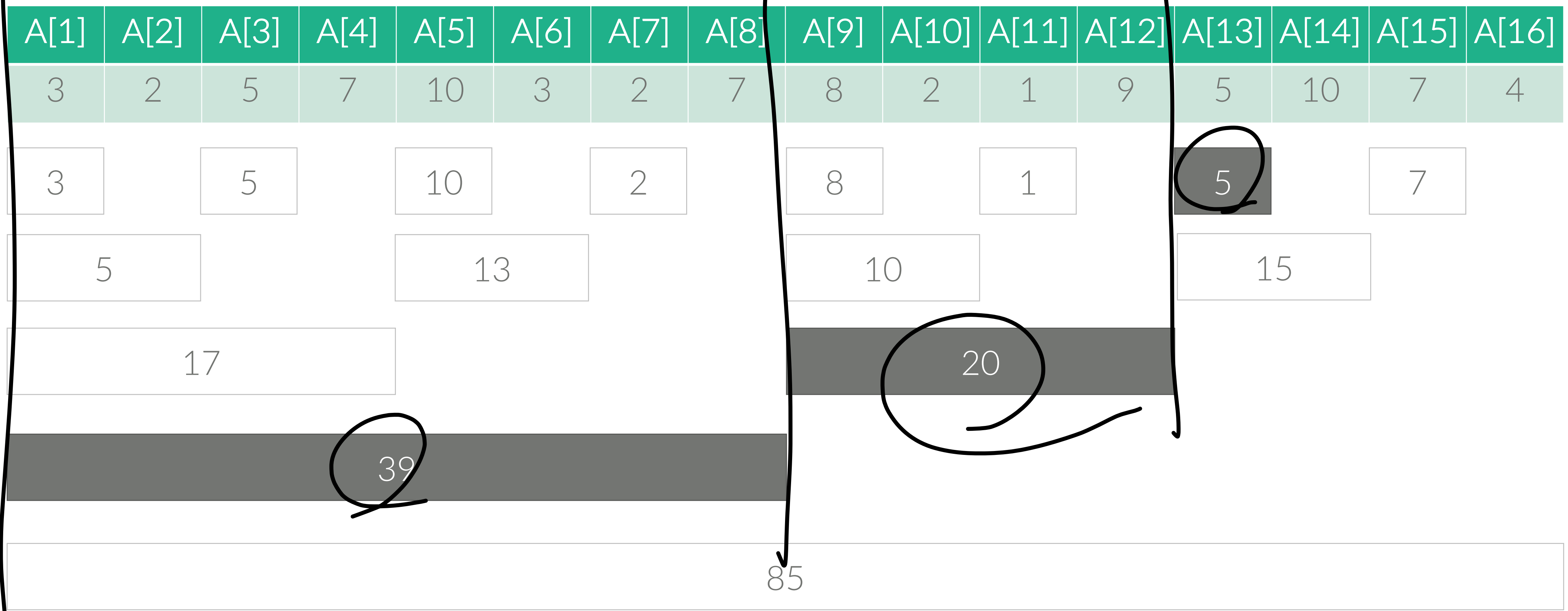
이진  
각비  
8



# Fenwick Tree

37

Fenwick Tree (BIT)



# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

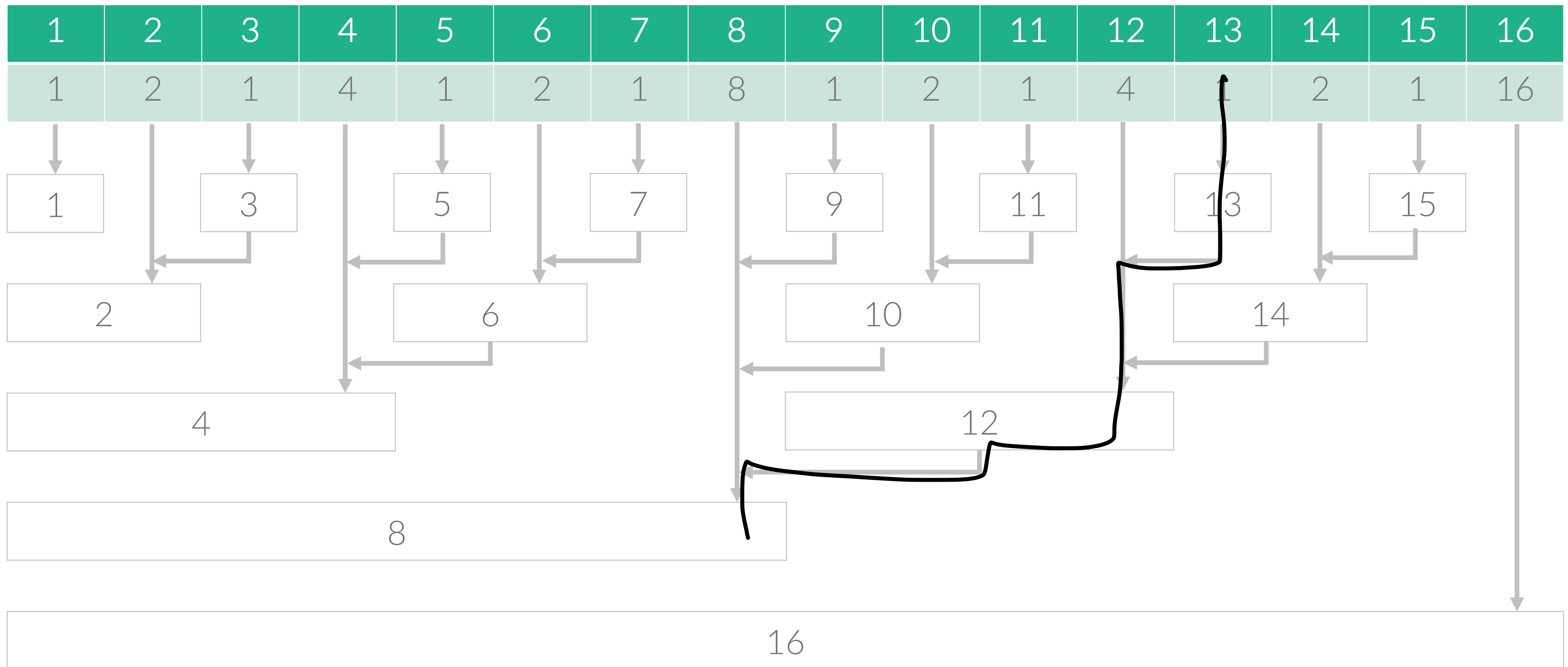
```
int sum(int i) {  
    int ans = 0;  
    while (i > 0) {  
        ans += tree[i];  
        i -= (i & -i);  
    }  
    return ans;  
}
```

$ATQ + \dots + ATQ$

# Fenwick Tree

39

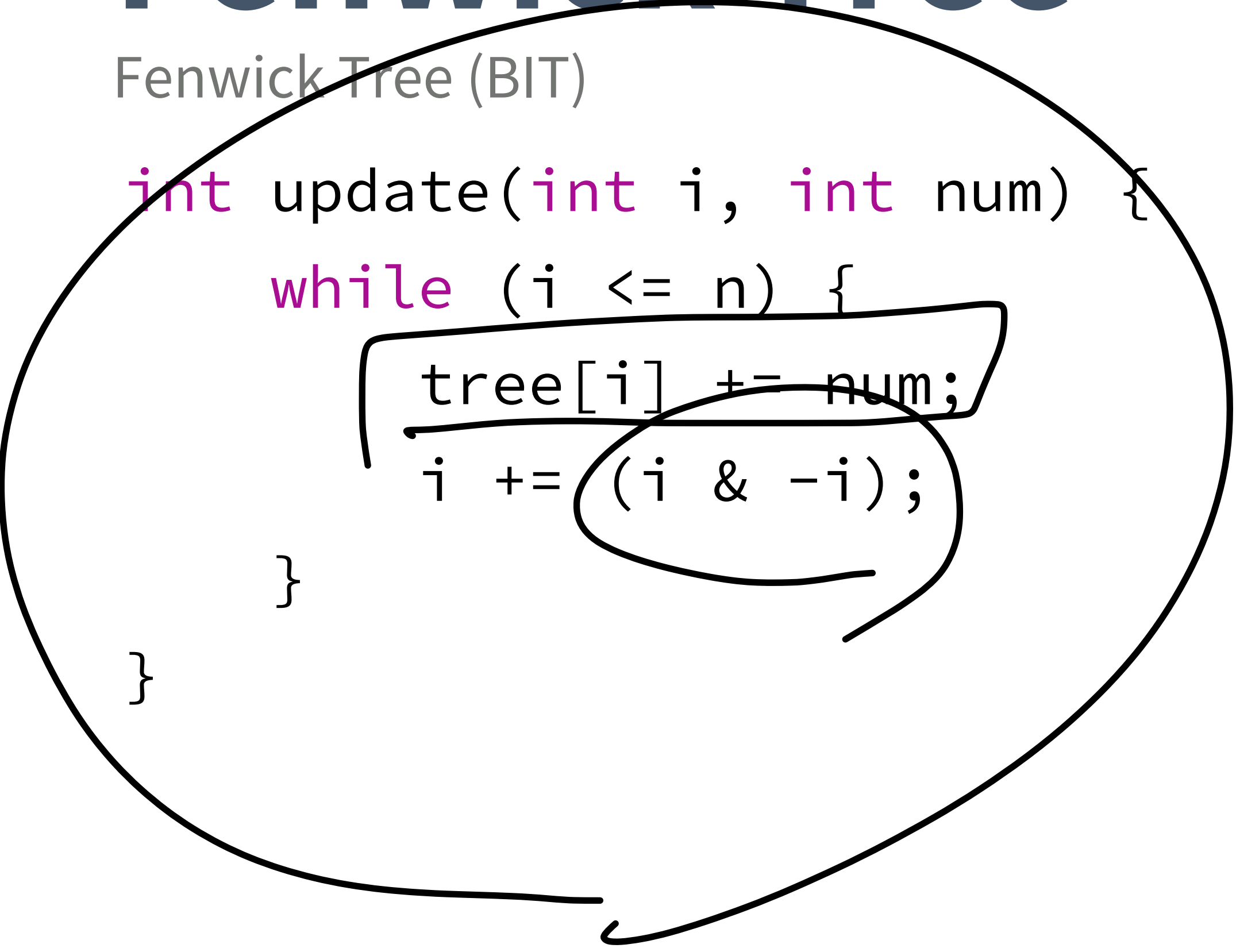
Fenwick Tree (BIT)



# Fenwick Tree

Fenwick Tree (BIT)

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

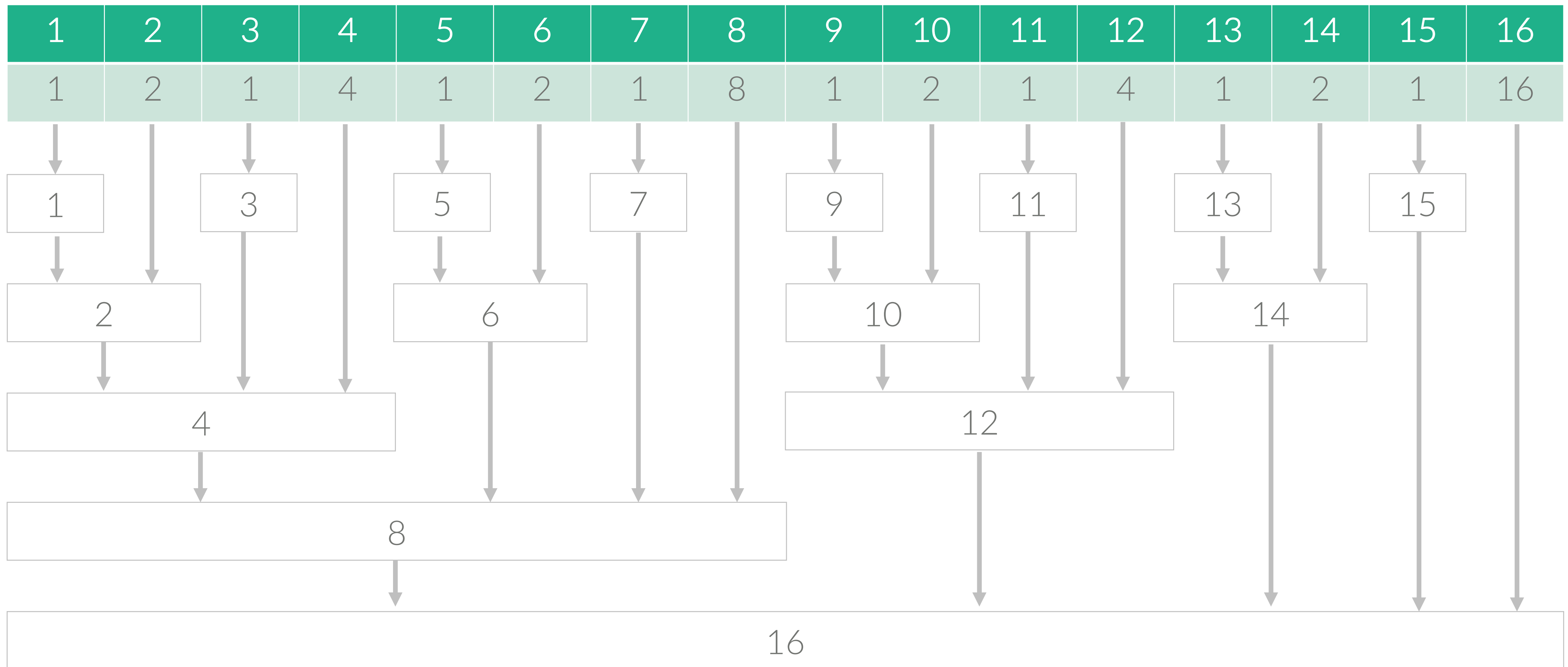




# Fenwick Tree

41

Fenwick Tree (BIT)



# 구간 합 구하기

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

소스 1: <http://codeplus.codes/092a5402b87f4cfa807a9e9701e4339f>

소스 2: <http://codeplus.codes/bf1ccee75f4c47f6a6469edaeb8a8bc9>

	선처리	공간	쿼리	변경	
2차원	X		N		
Sqrt decomposition	N	$\sqrt{N}$	$\sqrt{N}$	$\sqrt{N}$	
DP	$N \lg N$	$N \lg N$	$\lg N$	$\lg N$	
1차원 세그먼트 트리	$N \lg N$	$N \lg N$	$\lg N$	$\lg N$	
분할 정복	N	N	1	N	$\lg N$
Fenwick Tree	<del>BIT</del>	N	$\lg N$	$\lg N$	$\lg N$

1차

최대 여러번

Fenwick Tree

~~BIT~~

# 2D Fenwick Tree

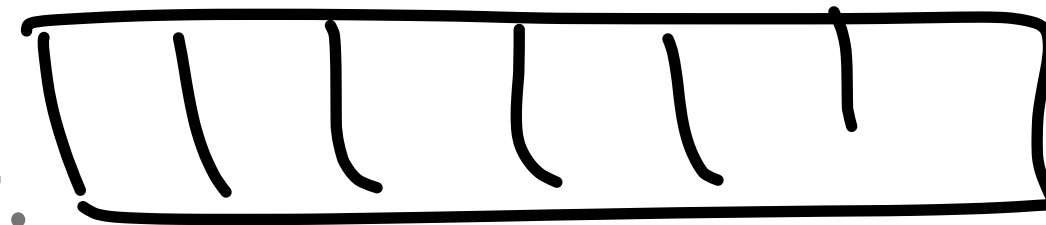
2D Fenwick Tree (BIT)

- 1차원을 2차원으로 확장해서 만들 수 있다.
- 행에 대해서 그리고 열에 대해서 트리를 만들면 된다

```
for (x = i1; x <= j1; x++) {  
    for (y = i2; y <= j2; y++) {  
        Sum += A[x][y];  
    }  
}
```

↑

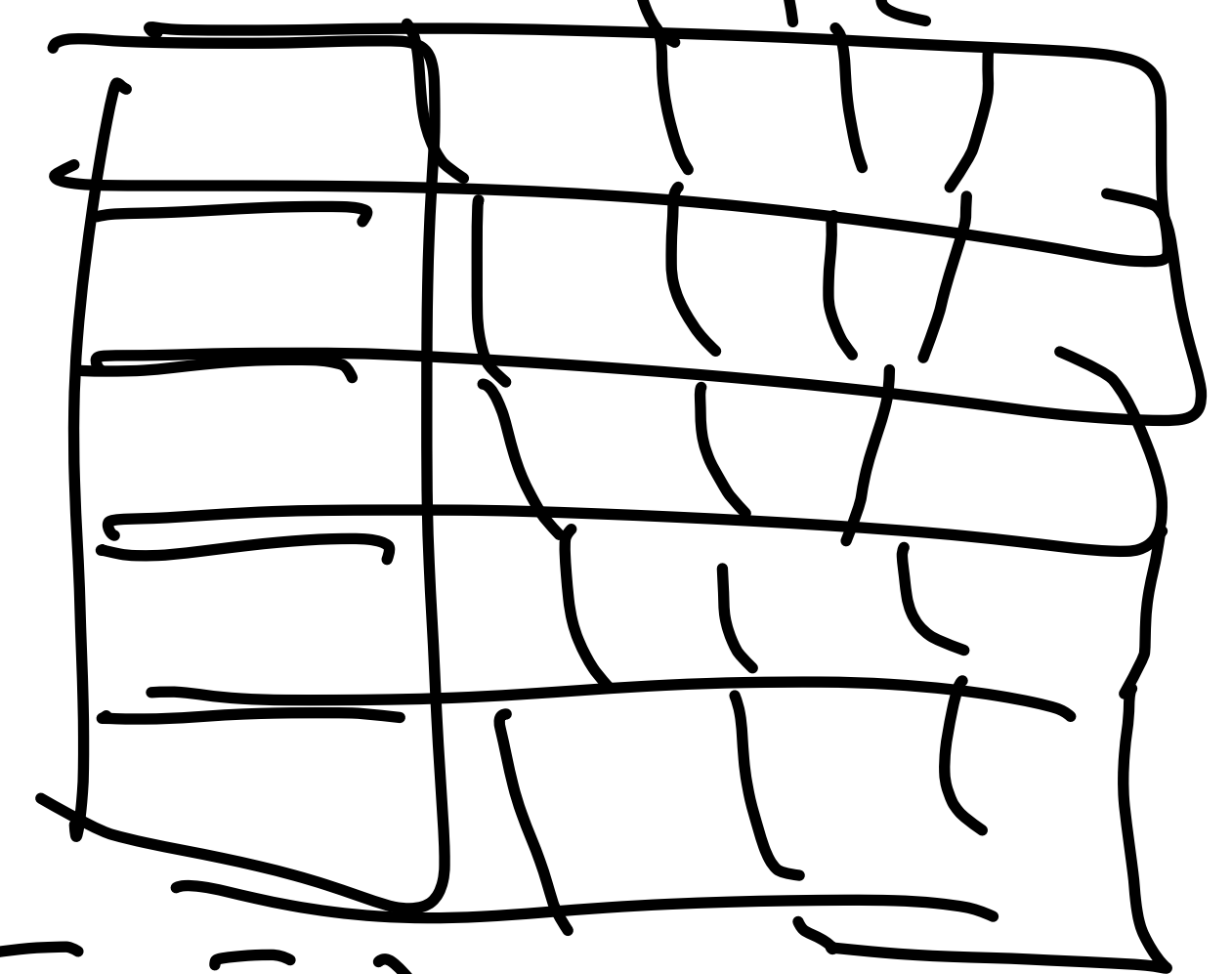
1차원 배열 A



$i \sim j$  범위

2차원 배열 A

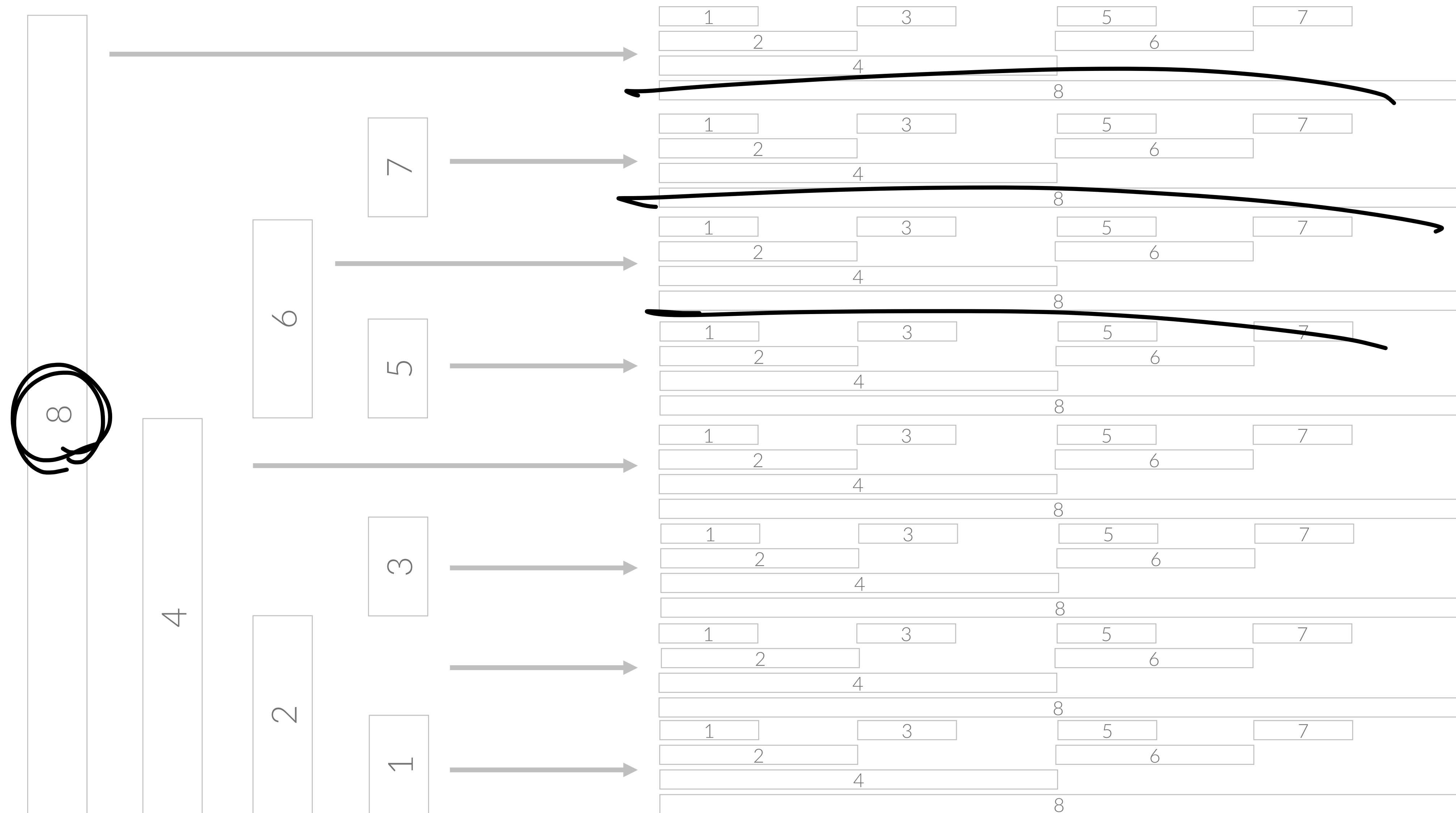
↳ 1차원 배열  
1차원 배열



$(i1, j1)$   $(i2, j2)$

# 2D Fenwick Tree

2D Fenwick Tree (BIT)

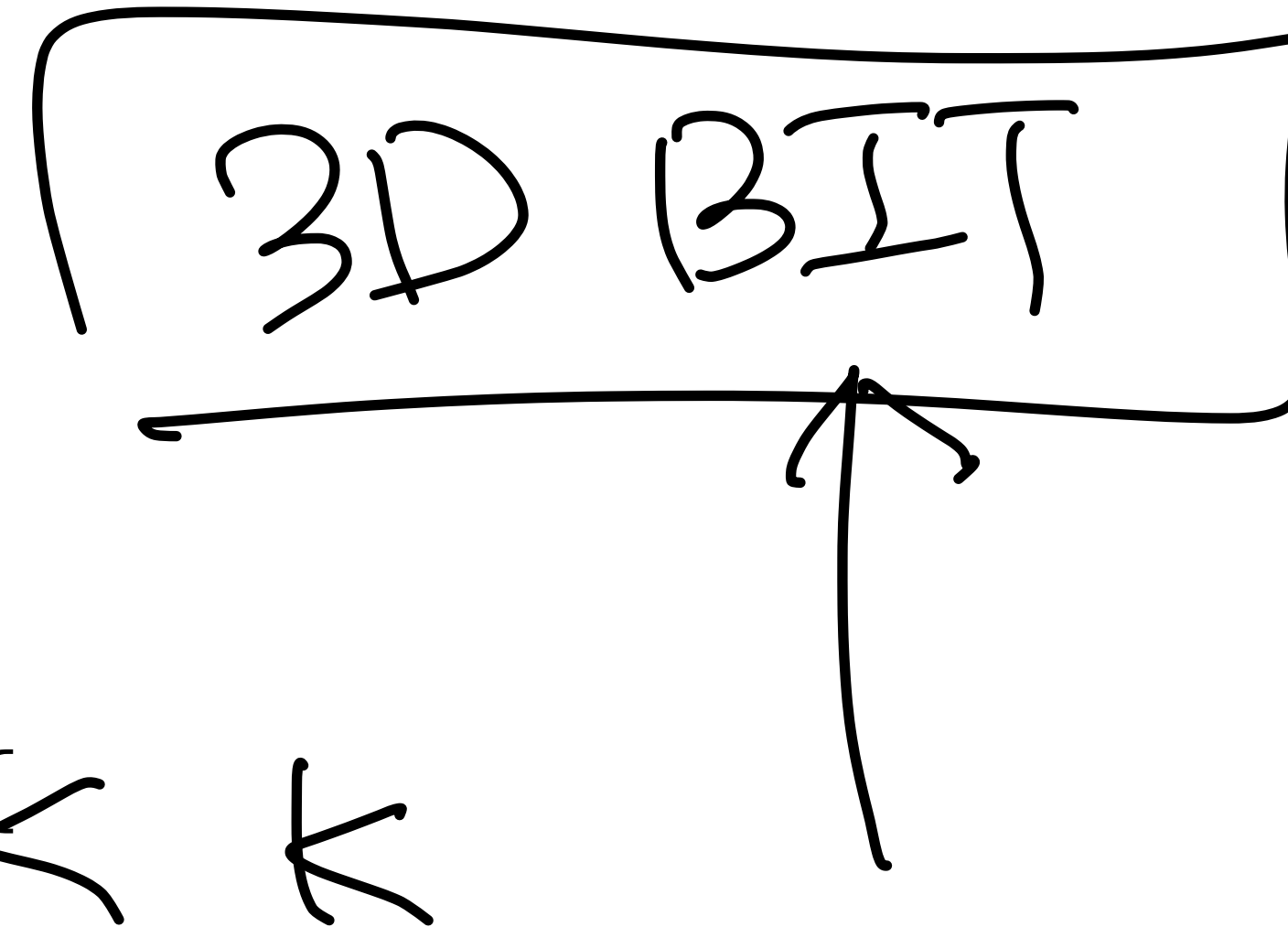


# 2D Fenwick Tree

2D Fenwick Tree (BIT)

```
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;  
        }  
    }  
}
```

3D BIT



# 2D Fenwick Tree

2D Fenwick Tree (BIT)

```
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;  
}
```

# 구간 합 구하기 3

47

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

- 소스: <http://codeplus.codes/1079573df1254a9ebefccf7caf4bfbbc>