

데이터 업데이트가 가능한 상황에서의 구간 합 (Interval Sum) 문제

- BOJ '구간 합 구하기' 문제: <https://www.acmicpc.net/problem/2042>
- 어떤 N개의 수가 주어져 있다. 그런데 중간에 수의 변경이 빈번히 일어나고 그 중간에 어떤 부분의 합을 구하려 한다. 만약에 1, 2, 3, 4, 5라는 수가 있고, 3번째 수를 6으로 바꾸고 2번째부터 5번째까지 합을 구하라고 한다면 17을 출력하면 되는 것이다. 그리고 그 상태에서 다섯 번째 수를 2로 바꾸고 3번째부터 5번째까지 합을 구하라고 한다면 12가 될 것이다.
- 데이터 개수: N ($1 \leq N \leq 1,000,000$)
- 데이터 변경 횟수: M ($1 \leq M \leq 10,000$)
- 구간 합 계산 횟수: K ($1 \leq K \leq 10,000$)
- 이 문제를 어떻게 해결할 수 있을까요?

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

- 바이너리 인덱스 트리(binary indexed tree)는 2진법 인덱스 구조를 활용해 구간 합 문제를 효과적으로 해결해 줄 수 있는 자료구조를 의미합니다.
 - 펜윅 트리(fenwick tree)라고도 합니다.
- 정수에 따른 2진수 표기

정수	2진수 표기
7	00000000 00000000 00000000 0000111
-7	11111111 11111111 11111111 1111001

- 0이 아닌 마지막 비트를 찾는 방법
 - 특정한 숫자 K의 0이 아닌 마지막 비트를 찾기 위해서 $K \& -K$ 를 계산하면 됩니다.

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

- K & -K 계산 결과 예시

정수 K	2진수 표기	K & -K
0	00000000 00000000 00000000 00000000	0
1	00000000 00000000 00000000 00000001	1
2	00000000 00000000 00000000 00000010	2
3	00000000 00000000 00000000 00000011	1
4	00000000 00000000 00000000 00000100	4
5	00000000 00000000 00000000 00000101	1
6	00000000 00000000 00000000 00000110	2
7	00000000 00000000 00000000 00000111	1
8	00000000 00000000 00000000 00001000	8

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

- K & -K 계산 결과 예시

n = 8

```
for i in range(n + 1):  
    print(i, "의 마지막 비트:", (i & -i))
```

실행 결과

0 의 마지막 비트: 0
1 의 마지막 비트: 1
2 의 마지막 비트: 2
3 의 마지막 비트: 1
4 의 마지막 비트: 4
5 의 마지막 비트: 1
6 의 마지막 비트: 2
7 의 마지막 비트: 1
8 의 마지막 비트: 8

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

바이너리 인덱스 트리: 트리 구조 만들기

- 트리 구조 만들기: 0이 아닌 마지막 비트 = 내가 저장하고 있는 값들의 개수

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

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

바이너리 인덱스 트리: 업데이트 (Update)

- 특정 값을 변경할 때: 0이 아닌 마지막 비트만큼 더하면서 구간들의 값을 변경 (예시 = 3rd)

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

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

바이너리 인덱스 트리: 누적 합 (Prefix Sum)

- 1부터 N까지의 합(누적 합) 구하기: 0이 아닌 마지막 비트만큼 빼면서 구간들의 값의 합 계산 (예시 = 11th)

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

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)

바이너리 인덱스 트리 구현: 파이썬(Python)

```
import sys
input = sys.stdin.readline

# 데이터의 개수(n), 변경 횟수(m), 구간 합 계산 횟수(k)
n, m, k = map(int, input().split())

# 전체 데이터의 개수는 최대 1,000,000개
arr = [0] * (n + 1)
tree = [0] * (n + 1)

# i번째 수까지의 누적 합을 계산하는 함수
def prefix_sum(i):
    result = 0
    while i > 0:
        result += tree[i]
        # 0이 아닌 마지막 비트만큼 빼가면서 이동
        i -= (i & -i)
    return result

# i번째 수를 dif만큼 더하는 함수
def update(i, dif):
    while i <= n:
        tree[i] += dif
        i += (i & -i)

# start부터 end까지의 구간 합을 계산하는 함수
def interval_sum(start, end):
    return prefix_sum(end) - prefix_sum(start - 1)

for i in range(1, n + 1):
    x = int(input())
    arr[i] = x
    update(i, x)

for i in range(m + k):
    a, b, c = map(int, input().split())
    # 업데이트(update) 연산인 경우
    if a == 1:
        update(b, c - arr[b]) # 바뀐 크기(dif)만큼 적용
        arr[b] = c
    # 구간 합(interval sum) 연산인 경우
    else:
        print(interval_sum(b, c))
```

바이너리 인덱스 트리 (Binary Indexed Tree)