

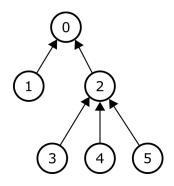
## 트리

N개의 **노드**로 이루어진 **트리**를 생각해보자. 각 노드는 0부터 N-1까지 순서대로 번호가 매겨져 있다. 노드 0은 **루트**이다. 루트를 제외한 모든 노드는 하나의 **부모**가 있다.  $1 \le i < N$ 인 모든 i에 대해서, 노드 i의 부모는 노드 P[i]이고, P[i] < i이다. P[0] = -1이라고 하자.

어떤 노드 i  $(0 \le i < N)$ 에 대해서, i의 **서브트리**는 다음과 같은 노드들의 집합이다.

- *i*,
- 부모가 i인 모든 노드,
- 부모의 부모가 i인 모든 노드,
- 부모의 부모의 부모의 노드가 i인 모든 노드,
- ...

다음 그림은 N=6 개의 노드로 이루어진 트리의 예를 보여주고 있다. 각각의 화살표는 노드를 그 부모와 연결한다. 루트는 부모가 없으므로 예외이다. 노드 2의 서브 트리는 노드  $\{2,3,4,5\}$ 이다. 노드 0의 서브트리는 이 트리의 모든 6개의 노드이다. 노드 4의 서브트리는 노드 4로만 이루어져 있다.



각 노드는 음이 아닌 정수 **가중치**를 갖고 있다. 노드 i  $(0 \le i < N)$ 의 가중치를 W[i]로 표현하자.

당신이 할 일은 두 양의 정수 (L,R)로 이루어진 질의 Q 개를 처리하는 것이다. 질의에 대한 답을 다음과 같이 계산해야 한다.

트리의 각 노드마다 정수값인 **계수**를 할당해보자. 노드들에 할당된 계수들을  $C[0],\ldots,C[N-1]$ 로 표현할 수 있다. C[i]  $(0 \le i < N)$ 는 노드 i에 할당된 계수이다. 이 수열을 **계수 수열**이라고 부르자. 계수 수열은 음수, 0, 양수를 모두 포함할 수 있음에 유의하자.

질의 (L,R)에 대해서 계수 수열이 **올바르려면** 모든 노드 i  $(0 \le i < N)$ 에 대해서 다음 조건이 만족되어야 한다. 노드 i의 서브트리에 포함된 모든 노드의 계수의 합이, L 이상 R 이하여야 한다.

주어진 계수 수열  $C[0], \ldots, C[N-1]$ 에서, 노드 i의 비용은  $|C[i]| \cdot W[i]$ 인데, |C[i]|는 C[i]의 절대값이다. 마지막으로, **전체 비용**은 모든 노드의 비용의 합이다. 당신이 할 일은, 각각의 질의에 대해서, 올바른 계수 수열에서 얻을 수 있는 최소 전체 비용을 구하는 것이다.

어떤 질의에 대해서도 최소한 하나의 올바른 계수 수열이 존재한다는 것을 보일 수 있다.

# **Implementation Details**

다음 두 함수를 구현해야 한다.

void init(std::vector<int> P, std::vector<int> W)

- P, W: 길이 N인 배열로 부모와 가중치를 저장한다.
- 이 함수는 각 테스트케이스에서 그레이더와 당신의 프로그램 사이 상호작용이 시작할 때 정확히 한 번 호출 된다.

long long query(int L, int R)

- *L*, *R*: 질의를 나타내는 두 정수.
- 이 함수는 각 테스트케이스마다 init이 호출된 다음 Q번 호출된다.
- 이 함수는 질의에 대한 답을 리턴해야 한다.

#### **Constraints**

- $1 \le N \le 200\,000$
- 1 < Q < 100000
- P[0] = -1
- $1 \le i < N$ 인 각 i에 대해서  $0 \le P[i] < i$
- $0 \le i < N$ 인 각 i에 대해서  $0 \le W[i] \le 1\,000\,000$
- ullet 각 질의에 대해  $1 < L < R < 1\,000\,000$

### **Subtasks**

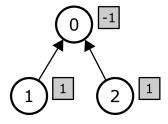
Subtask	Score	Additional Constraints	
1	10	$Q \leq 10; 1 \leq i < N$ 인 각 $i$ 에 대해서 $W[P[i]] \leq W[i]$	
2	13	$Q \leq 10; N \leq 2000$	
3	18	$Q \leq 10; N \leq 60000$	
4	7	$0 \leq i < N$ 인 각 $i$ 에 대해서 $W[i] = 1$	
5	11	$0 \leq i < N$ 인 각 $i$ 에 대해서 $W[i] \leq 1$	
6	22	L=1	
7	19	추가적인 제약 조건이 없다.	

# **Examples**

다음 호출을 생각해보자.

이 트리는 3개의 노드로 구성되어 있는데, 루트와 루트의 자식 2개이다. 모든 노드는 가중치 1이다.

질의 L=R=1이 주어지면, 이 질의는 모든 서브트리의 계수의 합이 1이라는 뜻이 된다. 계수 수열이 [-1,1,1]이라고 생각해보자. 트리와 이에 대응하는 계수가 (색칠한 직사각형) 아래 그림에 있다.



각각의 노드 i에 대해서  $(0 \le i < 3)$ , i의 서브트리의 모든 노드의 계수의 합은 1이다. 따라서, 이 계수 수열은 올바르다. 전체 비용은 다음과 같이 계산할 수 있다.

노드	가중치	계수	비용
0	1	-1	$ -1 \cdot 1=1$
1	1	1	$ 1  \cdot 1 = 1$
2	1	1	$ 1  \cdot 1 = 1$

따라서 전체 비용은 3이다. 이 계수 수열이 유일한 올바른 계수 수열이므로, 리턴값은 3이어야 한다.

```
query(1, 2)
```

이 질의에 대한 최소 전체 비용은 2인데, 계수 수열이 [0,1,1]일 때이다.

# Sample Grader

입력 형식:

```
N
P[1] P[2] ... P[N-1]
W[0] W[1] ... W[N-2] W[N-1]
Q
L[0] R[0]
L[1] R[1]
...
L[Q-1] R[Q-1]
```

L[j]와 R[j]는  $(0 \le j < Q) \ j + 1$ 번째로 호출된 query의 파라미터이다. 입력의 두번째 줄에 **오직** N-1개의 **정수**만 있다는데 유의하자. 샘플 그레이더는 P[0]의 값을 읽지 않기 때문이다.

출력 형식:

```
A[0]
A[1]
...
A[Q-1]
```

A[j]는  $(0 \le j < Q) \ j + 1$ 번째로 호출된 query의 리턴값이다.