# Circuiti digitali

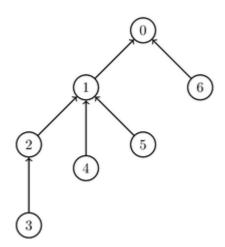
Hai un circuito composto da N gate di soglia (numerati da 0 a N-1) ed M gate sorgente (numerati da N a N+M-1).

Ogni gate i ( $1 \le i < N+M$ ), eccetto per il gate 0, è un **input** per esattamente un gate di soglia P[i] < N. Inoltre, vale sempre che P[i] < i e P[0] = -1. I gate sorgente non hanno input, mentre i gate di soglia hanno sempre uno o più input.

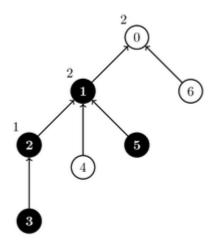
Ogni gate ha sempre uno **stato** binario 0 o 1. Lo stato iniziale dei gate sorgente è fornito in un array A di M interi, per cui lo stato del gate N+j è A[j] per  $0 \leq j < M$ .

Dato un gate di soglia con c input, possiamo assegnargli un *valore di soglia* p ( $1 \le p \le c$ ). In ogni momento, lo stato di un gate di soglia dipende dallo stato corrente dei suoi input e dal suo valore di soglia. Se lo stato di almeno p input è 1, il gate di soglia avrà stato 1; altrimenti avrà stato 0.

Per esempio, supponi ci siano N=3 gate di soglia e M=4 gate sorgente, con input collegati come in figura:



Supponi che i gate sorgente 3 e 5 abbiano stato 1, mentre i gate sorgente 4 e 6 abbiano stato 0. Assumi vengano assegnati i valori di soglia 1, 2 e 2 ai gate di soglia 2, 1 e 0 rispettivamente. In questo caso, i gate 2 e 1 avranno stato 1, mentre il gate 0 avrà stato 0, come mostrato nella seguente figura (dove gli stati 1 sono evidenziati in nero):



Lo stato dei gate sorgente verrà aggiornato Q volte. In ogni aggiornamento, dati L ed R con  $N \leq L \leq R < N+M$ , viene invertito lo stato di tutti i gate sorgente compresi tra L ed R inclusi, mentre tutti gli altri gate sorgente rimangono invariati.

Dopo ogni aggiornamento, devi contare quanti diversi assegnamenti di valori di soglia ai gate fanno sì che il gate 0 abbia stato 1, modulo  $1\,000\,002\,022$ . Due assegnamenti sono considerati diversi se almeno uno dei gate di soglia ha valore di soglia diverso nei due assegnamenti.

Nell'esempio descritto precedentemente, ci sono  $2 \cdot 3 \cdot 1 = 6$  diversi assegnamenti di valori di soglia, dato che i gate 0, 1 e 2 hanno 2, 3 e 1 input rispettivamente. Di questi 6 assegnamenti, 2 fanno sì che il gate 0 abbia stato 1.

### Dettagli di implementazione

Devi implementare la seguente funzione:

void init(int N, int M, int[] P, int[] A)

- *N*: il numero di gate di soglia.
- *M*: il numero di gate sorgente.
- P: un array di lunghezza N+M che descrive gli input.
- A: un array di lunghezza M che descrive gli stati iniziali dei gate sorgente.
- Questa funzione è chiamata esattamente una volta, prima di ogni chiamata a count\_ways.

int count\_ways(int L, int R)

- L, R: gli estremi dell'intervallo di gate sorgente che viene invertito.
- La funzione deve restituire il numero di assegnamenti di valori soglia, modulo  $1\,000\,002\,022$ , che fanno sì che il gate 0 abbia stato 1.
- Questa funzione è chiamata esattamente Q volte.

## Caso di esempio

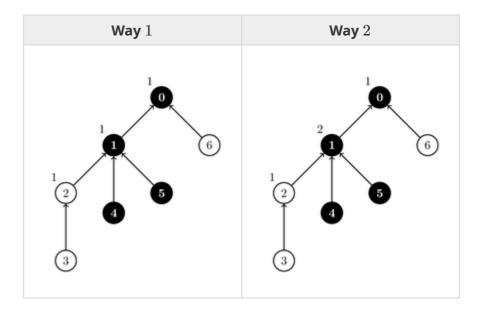
Considera la seguente sequenza di chiamate:

```
init(3, 4, [-1, 0, 1, 2, 1, 1, 0], [1, 0, 1, 0])
```

Questo caso corrisponde all'esempio descritto nel testo.

```
count_ways(3, 4)
```

In questo aggornamento vengono invertiti gli stati dei gate 3 e 4, per cui il gate 3 diventa 0 e il gate 4 diventa 1. Due modi per assegnare valori soglia che fanno sì che il gate 0 abbia stato 1 sono i seguenti:



In tutti gli altri assegnamenti il gate 0 ha stato 0, quindi la funzione deve restituire 2.

```
count_ways(4, 5)
```

Questo inverte gli stati dei gate 4 e 5, portando tutti i gate sorgente ad avere stato 0. Quindi in ogni assegnamento di valori soglia il gate 0 ha stato 0, e la funzione deve restituire 0.

```
count_ways(3, 6)
```

Questo cambia lo stato di tutti i gate sorgente a 1, per cui ora il gate 0 ha stato 1 in ogni assegnamento, e la funzione deve restituire 6.

#### **Assunzioni**

- $1 \le N, M \le 100000$ .
- $1 \le Q \le 100\,000$ .
- P[0] = -1.
- $0 \le P[i] < i$  e P[i] < N (per ogni  $1 \le i < N+M$ ).
- Ogni gate di soglia ha almeno un input (per ogni  $0 \leq i < N$  esiste un i < x < N+M tale che P[x]=i).
- $0 \le A[j] \le 1$  (per ogni  $0 \le j < M$ ).
- $N \le L \le R < N + M$ .

#### Subtask

- 1. (2 punti) N=1,  $M \leq 1000$ ,  $Q \leq 5$ .
- 2. (7 punti)  $N, M \leq 1000, Q \leq 5$ , e ogni gate di soglia ha esattamente due input.
- 3. (9 punti)  $N, M \le 1000$ ,  $Q \le 5$ .
- 4. (4 punti) M=N+1, M è una potenza di 2,  $P[i]=\lfloor rac{i-1}{2} 
  floor$  (per  $1 \leq i < N+M$ ), ed L=R.
- 5. (12 punti) M=N+1, M è una potenza di 2,  $P[i]=\lfloorrac{\overline{i}-1}{2}
  floor$  (per  $1\leq i < N+M$ ).
- 6. (27 punti) Ogni gate di soglia ha esattamente due input.
- 7. (28 punti)  $N, M \leq 5000$ .
- 8. (11 punti) Nessuna limitazione aggiuntiva.

## Grader di esempio

Il grader di esempio legge l'input secondo il seguente formato:

- riga 1: N M Q
- riga  $2: P[0] P[1] \dots P[N+M-1]$
- riga  $3: A[0] \ A[1] \ \dots \ A[M-1]$
- righe 4 + k ( $0 \le k < Q$ ): L R per l'aggiornamento k

Il grader di esempio stampa l'output secondo il seguente formato:

• righe 1 + k ( $0 \le k < Q$ ): il valore restituito da count\_ways per l'aggiornamento k