

Attraversa il dungeon!

Robert sta sviluppando un nuovo gioco in cui un eroe deve attraversare un dungeon di n+1 stanze (numerate da 0 a n). Ogni stanza i ($0 \le i \le n-1$) contiene un avversario di forza s[i], mentre non ci sono avversari nella stanza n finale.

L'eroe inizia nella stanza x con forza z, e ogni volta che entra in una stanza i si scontra con l'avversario corrispondente, per cui:

- Se la forza dell'eroe è **maggiore o uguale** di quella dell'avversario s[i], l'eroe vince e **aumenta** la sua forza sommandoci quella dell'avversario s[i] ($s[i] \geq 1$); poi entra nella stanza w[i] (con w[i] > i).
- Se invece la sua forza è **minore**, l'eroe perde e **aumenta** la sua forza di una quantità data p[i] ($p[i] \ge 1$); poi entra nella stanza l[i]. Non ci sono restrizioni sui valori di p[i] e l[i] rispetto a s[i] ed i.

Indipendentemente dal risultato, l'avversario della stanza i rimane nella sua stanza con la stessa forza s[i].

Il gioco finisce quando l'eroe entra nella stanza n, e si può dimostrare che finisce sempre dopo un numero finito di scontri indipendentemente dagli x e z iniziali.

Devi eseguire q simulazioni del gioco, ciascuna con un suo valore x e z di partenza, e riportare per ognuna il livello di forza raggiunto dall'eroe al termine del gioco.

Note di implementazione

Devi implementare le seguenti funzioni:

```
void init(int n, int[] s, int[] p, int[] w, int[] l)
```

- n: numero di avversari.
- s, p, w, l: vettori di lunghezza n, dove per ogni $0 \le i \le n-1$:
 - s[i] è la forza dell'avversario i (e anche la forza guadagnata battendolo);
 - p[i] è la forza guadagnata dall'eroe se ne viene invece sconfitto;
 - w[i] è la stanza in cui si sposta l'eroe se vince;
 - l[i] è la stanza in cui si sposta l'eroe se perde.
- Questa funzione è chiamata esattamente una volta, prima di tutte le chiamate a simulate.

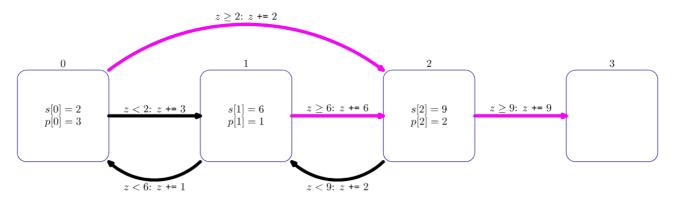
int64 simulate(int x, int z)

- x: la stanza in cui inizia l'eroe.
- z: la forza di partenza dell'eroe.
- Questa funzione deve restituire la forza finale dell'eroe al termine del gioco specificato.
- Questa funzione viene chiamata esattamente $\,q\,$ volte.

Esempio

Considera la seguente chiamata:

Il diagramma seguente illustra questa chiamata:



Ogni quadrato descrive una stanza con i valori s[i] e p[i] (eccetto per la stanza finale). Le frecce magenta indicano dove si muove l'eroe se vince, quelle nere indicano dove si muove se perde.

Supponiamo che il grader chiami simulate (0, 1). Il gioco procede come segue:

Stanza	Forza dell'eroe prima dello scontro	Risultato
0	1	sconfitta
1	4	sconfitta
0	5	vittoria
2	7	sconfitta
1	9	vittoria
2	15	vittoria
3	24	fine del gioco

Quindi la funzione deve restituire 24.

Supponiamo ora che il grader chiami simulate (2, 3). Il gioco procede come segue:

Stanza	Forza dell'eroe prima dello scontro	Risultato
2	3	sconfitta
1	5	sconfitta
0	6	vittoria
2	8	sconfitta
1	10	vittoria
2	16	vittoria
3	25	fine del gioco

Quindi la funzione deve restituire 25.

Assunzioni

- $1 \le n \le 400\ 000$.
- $1 \le q \le 50\ 000$.
- $1 \le s[i], p[i] \le 10^7$ (per ogni $0 \le i \le n-1$).
- $0 \le l[i], w[i] \le n$ (per ogni $0 \le i \le n-1$).
- w[i] > i (per ogni $0 \le i \le n-1$).
- $0 \le x \le n 1$.
- $1 \le z \le 10^7$.

Subtask

- 1. (11 punti) $n \leq 50~000,~q \leq 100,~s[i],p[i] \leq 10~000$ (per ogni $0 \leq i \leq n-1$)
- 2. (26 punti) s[i] = p[i] (per ogni $0 \le i \le n-1$)
- 3. (13 punti) $n \leq 50~000$ e tutti gli avversari hanno la stessa forza: s[i] = s[j] per ogni $0 \leq i,j \leq n-1$.
- 4. (12 punti) $n \leq 50~000$ e ci sono al massimo 5 diversi valori per gli s[i].
- 5. (27 punti) $n \le 50 000$.
- 6. (11 punti) Nessuna limitazione aggiuntiva.

Grader di esempio

Il grader di esempio legge l'input nel seguente formato:

Il grader di esempio stampa l'output nel seguente formato:

- righe 1+i ($0 \leq i \leq q-1$): il valore restituito dalla i-esima chiamata a simulate.