

## Зындандар Оюну

Роберт жаңы компьютердик оюндун дизайнын иштеп чыгууда. Оюнга бир Баатыр,  $n$  душманы жана  $(n + 1)$  зындан катышат. Душмандар 0дөн  $(n - 1)$ ге чейин, ал эми зындандар 0дөн  $n$ ге чейин нумурланган.  $i$ -душман ( $0 \leq i \leq n - 1$ )  $i$ -зынданда жайгашкан жана  $s[i]$  күчүнө ээ.  $n$ -зынданда душман жок.

Баатыр  $x$ -зынданга кире баштайт, баштапкы күчү  $z$ . Ар бир учурда Баатыр  $i$ -зынданга ( $0 \leq i \leq n - 1$ ) кирип,  $i$ -душманга туш болот жана төмөнкүлөрдүн бири болот:

- Эгерде Баатырдын күчү атаандаштын  $s[i]$  күчүнөн чоң же ага тең болсо, анда Баатыр жеңет. Бул Баатырдын күчүн  $s[i]$  ( $s[i] \geq 1$ ) **кошууга** алып келет. Бул учурда Баатыр кийинки  $w[i]$ -зынданга кирет ( $w[i] > i$ ).
- Болбосо, Баатыр жеңилет. Бул Баатырдын күчүн  $p[i]$ га ( $p[i] \geq 1$ ) **кошууга** алып келет. Бул учурда Баатыр кийинки  $l[i]$ -зынданга кирет.

Эскертүү:  $p[i]$   $s[i]$ -дан аз, барабар же чоң болушу мүмкүн. Ошондой эле,  $l[i]$   $i$ -дан аз, барабар же чоң болушу мүмкүн. Баатыр менен душмандын туш болгонунун жыйынтыгына карабастан, душман  $i$ -зынданда калат жана  $s[i]$  күчүн сактайт.

Оюн Баатыр  $n$ -зынданга киргенде аяктайт. Оюн Баатырдын баштапкы зынданына жана күчүнө карабастан, чектүү сандагы тирешүүлөрдөн кийин аяктай тургандыгын көрсөтсө болот.

Роберт сизден оюнду  $q$  жолу жүргүзгөндү иштеп чыгып, өз оюн сынап көрүүнү суранды. Ар бир оюнду жүргүзгөн үчүн Роберт баштапкы  $x$ -зынданды жана баштапкы  $z$  күчтү аныктайт. Сиздин милдетиңиз - ар бир оюнду жүргүзүп бүткөндө Баатырдын күчүн табыңыз.

## Implementation details

You should implement the following procedures:

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

- $n$ : number of opponents.
- $s$ ,  $p$ ,  $w$ ,  $l$ : arrays of length  $n$ . For  $0 \leq i \leq n - 1$ :
  - $s[i]$  is the strength of the opponent  $i$ . It is also the strength gained by the hero after winning against opponent  $i$ .
  - $p[i]$  is the strength gained by the hero after losing against opponent  $i$ .
  - $w[i]$  is the dungeon the hero enters after winning against opponent  $i$ .
  - $l[i]$  is the dungeon the hero enters after losing against opponent  $i$ .
- This procedure is called exactly once, before any calls to `simulate` (see below).

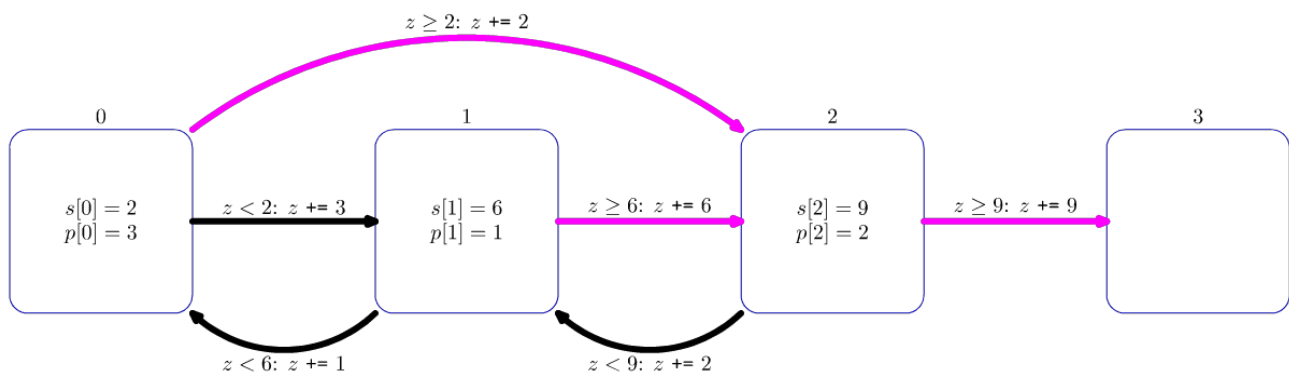
```
int64 simulate(int x, int z)
```

- $x$ : the dungeon the hero enters first.
- $z$ : the hero's starting strength.
- This procedure should return the hero's strength when the game ends, assuming the hero starts the game by entering dungeon  $x$ , having strength  $z$ .
- The procedure is called exactly  $q$  times.

## Example

Consider the following call:

```
init(3, [2, 6, 9], [3, 1, 2], [2, 2, 3], [1, 0, 1])
```



The diagram above illustrates this call. Each square shows a dungeon. For dungeons 0, 1 and 2, the values  $s[i]$  and  $p[i]$  are indicated inside the squares. Magenta arrows indicate where the hero moves after winning a confrontation, while black arrows indicate where the hero moves after losing.

Let's say the grader calls `simulate(0, 1)`.

The game proceeds as follows:

Dungeon	Hero's strength before confrontation	Result
0	1	Lose
1	4	Lose
0	5	Win
2	7	Lose
1	9	Win
2	15	Win
3	24	Game ends

As such, the procedure should return 24.

Let's say the grader calls `simulate(2, 3)`.

The game proceeds as follows:

Dungeon	Hero's strength before confrontation	Result
2	3	Lose
1	5	Lose
0	6	Win
2	8	Lose
1	10	Win
2	16	Win
3	25	Game ends

As such, the procedure should return 25.

## Constraints

- $1 \leq n \leq 400\,000$
- $1 \leq q \leq 50\,000$
- $1 \leq s[i], p[i] \leq 10^7$  (for all  $0 \leq i \leq n-1$ )
- $0 \leq l[i], w[i] \leq n$  (for all  $0 \leq i \leq n-1$ )
- $w[i] > i$  (for all  $0 \leq i \leq n-1$ )
- $0 \leq x \leq n-1$
- $1 \leq z \leq 10^7$

## Subtasks

1. (11 points)  $n \leq 50\,000$ ,  $q \leq 100$ ,  $s[i], p[i] \leq 10\,000$  (for all  $0 \leq i \leq n-1$ )
2. (26 points)  $s[i] = p[i]$  (for all  $0 \leq i \leq n-1$ )
3. (13 points)  $n \leq 50\,000$ , all opponents have the same strength, in other words,  $s[i] = s[j]$  for all  $0 \leq i, j \leq n-1$ .
4. (12 points)  $n \leq 50\,000$ , there are at most 5 unique values among all values of  $s[i]$ .
5. (27 points)  $n \leq 50\,000$
6. (11 points) No additional constraints.

## Sample grader

The sample grader reads the input in the following format:

- line 1:  $n \ q$
- line 2:  $s[0] \ s[1] \ \dots \ s[n-1]$
- line 3:  $p[0] \ p[1] \ \dots \ p[n-1]$

- line 4:  $w[0] \ w[1] \ \dots \ w[n-1]$
- line 5:  $l[0] \ l[1] \ \dots \ l[n-1]$
- line  $6+i$  ( $0 \leq i \leq q-1$ ):  $x \ z$  for the  $i$ -th call to `simulate`.

The sample grader prints your answers in the following format:

- line  $1+i$  ( $0 \leq i \leq q-1$ ): the return value of the  $i$ -th call to `simulate`.