

## Διανομή γλυκών (candies)

Η θεία Khong ετοιμάζει  $n$  κουτιά με γλυκά για τους μαθητές ενός σχολείου. Τα κουτιά είναι αριθμημένα από  $0$  έως  $n - 1$  και αρχικά είναι άδεια. Το  $i$ -οστό κουτί ( $0 \leq i \leq n - 1$ ) χωράει  $c[i]$  γλυκά.

Η θεία Khong αφιερώνει  $q$  ημέρες για την προετοιμασία των κουτιών. Την  $j$ -οστή ημέρα ( $0 \leq j \leq q - 1$ ), εκτελεί μια ενέργεια που καθορίζεται από τρεις ακέραιους  $l[j]$ ,  $r[j]$  και  $v[j]$ , όπου  $0 \leq l[j] \leq r[j] \leq n - 1$  και  $v[j] \neq 0$ . Για κάθε κουτί  $k$  για το οποίο ισχύει  $l[j] \leq k \leq r[j]$ :

- Αν  $v[j] > 0$ , η θεία Khong προσθέτει γλυκά στο κουτί  $k$ , ένα-ένα, μέχρι να έχει προσθέσει ακριβώς  $v[j]$  γλυκά ή να γεμίσει το κουτί. Δηλαδή, αν το κουτί είχε προηγουμένως  $p$  γλυκά, μετά την ενέργεια αυτή θα έχει  $\min(c[k], p + v[j])$  γλυκά.
- Αν  $v[j] < 0$ , η θεία αφαιρεί γλυκά από το κουτί  $k$ , ένα-ένα, μέχρι να έχει αφαιρέσει ακριβώς  $-v[j]$  γλυκά ή να αδειάσει το κουτί. Δηλαδή, αν το κουτί είχε προηγουμένως  $p$  γλυκά, μετά την ενέργεια αυτή θα έχει  $\max(0, p + v[j])$  γλυκά.

Βρείτε το πλήθος των γλυκών σε κάθε κουτί μετά από τις  $q$  ημέρες.

## Λεπτομέρειες υλοποίησης

Πρέπει να υλοποιήσετε την παρακάτω συνάρτηση:

```
int[] distribute_candies(int[] c, int[] l, int[] r, int[] v)
```

- $c$ : ένας πίνακας μήκους  $n$ . Για  $0 \leq i \leq n - 1$ , το  $c[i]$  παριστάνει τη χωρητικότητα σε γλυκά του κουτιού  $i$ .
- $l$ ,  $r$  και  $v$ : τρεις πίνακες μήκους  $q$ . Την  $j$ -οστή ημέρα, για  $0 \leq j \leq q - 1$ , η θεία Khong εκτελεί μια ενέργεια που καθορίζεται από τους ακέραιους  $l[j]$ ,  $r[j]$  και  $v[j]$ , όπως περιγράφεται παραπάνω.
- Η συνάρτηση αυτή θα πρέπει να επιστρέφει έναν πίνακα μήκους  $n$ . Ας ονομάσουμε αυτόν τον πίνακα  $s$ . Για  $0 \leq i \leq n - 1$ , η τιμή του  $s[i]$  θα πρέπει να είναι το πλήθος των γλυκών στο κουτί  $i$  μετά από τις  $q$  ημέρες.

## Παραδείγματα

### Παράδειγμα 1

Έστω η ακόλουθη κλήση:

```
distribute_candies([10, 15, 13], [0, 0], [2, 1], [20, -11])
```

Αυτό σημαίνει ότι το κουτί 0 χωράει 10 γλυκά, το κουτί 1 χωράει 15 γλυκά, και το κουτί 2 χωράει 13 γλυκά.

Στο τέλος της ημέρας 0, το κουτί 0 έχει  $\min(c[0], 0 + v[0]) = 10$  γλυκά, το κουτί 1 έχει  $\min(c[1], 0 + v[0]) = 15$  γλυκά και το κουτί 2 έχει  $\min(c[2], 0 + v[0]) = 13$  γλυκά.

Στο τέλος της ημέρας 1, το κουτί 0 έχει  $\max(0, 10 + v[1]) = 0$  γλυκά, το κουτί 1 έχει  $\max(0, 15 + v[1]) = 4$  γλυκά. Εφόσον  $2 > r[1]$ , δεν υπάρχει αλλαγή στο πλήθος των γλυκών του κουτιού 2. Το πλήθος των γλυκών σε κάθε κουτί στο τέλος κάθε ημέρας δίνεται παρακάτω:

Ημέρα	Κουτί 0	Κουτί 1	Κουτί 2
0	10	15	13
1	0	4	13

Οπότε, η συνάρτηση θα πρέπει να επιστρέψει  $[0, 4, 13]$ .

## Περιορισμοί

- $1 \leq n \leq 200\,000$
- $1 \leq q \leq 200\,000$
- $1 \leq c[i] \leq 10^9$  (για κάθε  $0 \leq i \leq n - 1$ )
- $0 \leq l[j] \leq r[j] \leq n - 1$  (για κάθε  $0 \leq j \leq q - 1$ )
- $-10^9 \leq v[j] \leq 10^9, v[j] \neq 0$  (για κάθε  $0 \leq j \leq q - 1$ )

## Υποπροβλήματα

1. (3 βαθμοί)  $n, q \leq 2000$
2. (8 βαθμοί)  $v[j] > 0$  (για κάθε  $0 \leq j \leq q - 1$ )
3. (27 βαθμοί)  $c[0] = c[1] = \dots = c[n - 1]$
4. (29 βαθμοί)  $l[j] = 0$  και  $r[j] = n - 1$  (για κάθε  $0 \leq j \leq q - 1$ )
5. (33 βαθμοί) Χωρίς επιπλέον περιορισμούς.

## Υποδειγματικός βαθμολογητής

Ο υποδειγματικός βαθμολογητής διαβάζει την είσοδο ως εξής:

- γραμμή 1:  $n$
- γραμμή 2:  $c[0] \ c[1] \ \dots \ c[n - 1]$
- γραμμή 3:  $q$
- γραμμή  $4 + j$  ( $0 \leq j \leq q - 1$ ):  $l[j] \ r[j] \ v[j]$

Ο υποδειγματικός βαθμολογητής τυπώνει τις απαντήσεις ως εξής:

- γραμμή 1:  $s[0] \ s[1] \ \dots \ s[n - 1]$