

# Comparing Plants (plants)

Botanistul Hazel a vizitat o expoziție specială în Grădina Botanică din Singapore. În această expoziție, n plante cu **înălțimi distincte** sunt plasate într-un cerc. Aceste plante sunt etichetate de la 0 la n-1 în ordinea acelor de ceasornic, cu planta n-1 lângă planta 0.

Pentru fiecare plantă i ( $0 \le i \le n-1$ ), Hazel a comparat planta i cu fiecare dintre următoarele plante k-1 în ordine în sensul acelor de ceasornic și a notat numărul r[i] indicând câte dintre aceste k-1 plante sunt mai înalte decât planta i. Astfel, fiecare valoare r[i] depinde de înălțimile relative a k plante consecutive.

De exemplu, să presupunem că n=5, k=3 și i=3. Următoarele k-1=2 plante în ordinea acelor de ceasornic după planta i=3 vor fi plantele 4 și 0. Dacă planta 4 este mai înaltă decât planta 3 și planta 0 este mai scundă decât planta 3, atunci Hazel notatează k-1 r[3]=1.

Puteți presupune că Hazel a înregistrat corect valorile r[i]. Astfel, există cel puțin o configurație de înălțimi distincte ale plantelor în concordanță cu aceste valori.

Vi se cere să comparați înălțimile a q perechi de plante. Din păcate, nu aveți acces la expoziție. Singura dvs. sursă de informații este caietul lui Hazel ce conține valoarea lui k și secvența valorilor  $r[0],\ldots,r[n-1]$ .

Pentru fiecare pereche de plante diferite x și y care trebuie comparate, determinați în care dintre următoarele trei situații ne încadrăm:

- Planta x este cu siguranță mai înaltă decât planta y: în orice configurație de înălțimi distincte  $h[0], \ldots, h[n-1]$  în concordanță cu tabloul r avem h[x] > h[y].
- Planta x este cu siguranță mai scundă decât planta y: în orice configurație de înălțimi distincte  $h[0], \ldots, h[n-1]$  în concordanță cu tabloul r avem h[x] > h[y].
- Comparația este neconcludentă: niciunul dintre cele două cazuri anterioare nu se aplică.

### • Detalii de implementare

Trebuie să implementați următoarele funcții:

```
void init(int k, int[] r)
```

- ullet k: numărul de plante consecutive ale căror înălțimi determină valorile individuale ale lui r[i].
- r: un tablou de dimensiune n, cu elementele sale r[i] reprezentând numărul de plante mai înalte decât planta i aflate în următoarele k-1 plante luate în ordinea acelor de ceasornic.

• Funcția se apelează o singură dată, înaintea oricărui apel al funcției compare plants.

```
int compare_plants(int x, int y)
```

- x, y: etichetele plantelor pe care le comparăm.
- Această procedură va trebui să returneze:
  - $\circ$  1 dacă planta x este cu siguranță mai înaltă decât planta y,
  - $\circ -1$  dacă planta x este cu siguranță mai scundă decât planta y,
  - 0 dacă comparatia este neconcludentă.
- Această funcție va fi apelată de exact q ori.

## Exemple

#### Exemplul 1

Considerăm apelul:

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

Să presupunem că graderul apeleaza  $compare\_plants$  (0, 2). Deoarece r[0]=0 putem deduce imediat că planta 2 nu este mai înaltă decât planta 0. Prin urmare, apelul ar trebui să returneze 1.

Să presupunem că graderul apeleaza în continuare  $compare_plants(1, 2)$ . Pentru toate configurațiile de înălțimi posibile ce respectă constrângerile, planta 1 este mai scundă decât planta 2. De aceea, se va returna -1.

#### Example 2

Considerăm apelul:

```
init(2, [0, 1, 0, 1])
```

Să presupunem că graderul apeleaza compare\_plants (0, 3). Din r[3]=1, știm că planta 0 este mai înaltă decât planta 3. Prin urmare, se va returna 1.

Să presupunem că graderul apeleaza în continuare  $compare_plants(1, 3)$ . Există două configurații de înălțimi [3,1,4,2] și [3,2,4,1], ambele respectă constrângerile impuse de măsurătorile lui Hazel. Deoarece într-o configurație planta 1 este mai scundă decât planta 3, iar în cealaltă configurație este mai înaltă decât planta 3, acest apel ar trebui să returneze 0.

### Restricții

•  $2 \le k \le n \le 200\ 000$ 

- $1 \le q \le 200~000$
- $ullet 0 \le r[i] \le k-1$  (oricare ar fi  $0 \le i \le n-1$ )
- $0 \le x < y \le n 1$
- Există una sau mai multe configurații de **înălțimi distincte** ale plantelor în concordanță cu tabloul r.

### Subtaskuri

- 1. (5 puncte) k=2
- 2. (14 puncte)  $n \le 5000$ ,  $2 \cdot k > n$
- 3. (13 puncte)  $2 \cdot k > n$
- 4. (17 puncte) Răspunsul corect pentru fiecare apel compare plants este 1 sau -1.
- 5. (11 puncte)  $n \leq 300, q \leq \frac{n \cdot (n-1)}{2}$
- 6. (15 puncte) x=0 pentru toate apelurile compare plants.
- 7. (25 de puncte) Fara restricții suplimentare.

### Sample grader

Graderul citește în formatul următor:

- linia 1: n k q
- ullet linia 2: r[0] r[1]  $\dots$  r[n-1]
- ullet linia 3+i ( $0\leq i\leq q-1$ ):  $x\,$  y pentru al i-lea apel al funcției <code>compare\_plants</code>

Graderul tipărește răspunsul tău în formatul următor:

• linia 1+i ( $0 \le i \le q-1$ ): valoarea returnată de al i-lea apel al funcției <code>compare\_plants</code>.