

# 植物の比較 (plants)

Hazel は植物学者であり、シンガポール植物園で開催される植物展に来ている。この植物展では、**互いに異なる高さの** n 本の植物が円形に並べられる。これらの植物は時計回りに 0 から n-1 までの番号が付けられており、特に植物 n-1 と植物 0 は隣り合っている。

Hazel は、それぞれの植物 i ( $0 \le i \le n-1$ ) に対して、これに時計回りに続く k-1 本の植物と比較し、これら k-1 本の植物のうち植物 i より高いものの数を r[i] として記録した。従って、各 r[i] の値は、連続した k 本の植物の相対的な高さによって決まる。

例えば, n=5, k=3, i=3 のとき, 植物 3 に時計回りに続く k-1=2 本の植物とは, 植物 4 と植物 0 である. 植物 4 が植物 3 より高く, 植物 0 が植物 3 より低い場合には, Hazel は r[3]=1 と記録する.

Hazel は r[i] の値を正しく記録したとする. 従って、これに矛盾しない植物の高さの状態が少なくとも 1 つ存在する.

あなたは q 組の植物のペアについて、そのどちらが高いかを尋ねられた。しかし、あなたは植物展に参加することはできないため、Hazel が記録した k と  $r[0], \ldots, r[n-1]$  の値だけが情報源である。

それぞれの比較される植物のペア (植物 x と植物 y とする) に対し、以下の x つの状態のうちどれに当てはまるかを決定せよ.

- 植物 x は植物 y より必ず高い:r[i] の情報に矛盾しないどのような高さの状態  $h[0],\ldots,h[n-1]$  に対しても,h[x]>h[y] である.
- 植物 x は植物 y より必ず低い:r[i] の情報に矛盾しないどのような高さの状態  $h[0],\ldots,h[n-1]$  に対しても, h[x]< h[y] である.
- 結論づけることはできない:上の2つのどちらでもない.

## 実装の詳細

あなたは以下のプロシージャを実装しなさい.

void init(int k, int[] r)

- k:それぞれの r[i] の値を決定するために用いられる連続した植物の数.
- r: 長さ n の配列であり, r[i] は、植物 i に時計回りに続く k-1 本の植物のうち植物 i より高いものの数である.
- このプロシージャは、compare\_plants のいかなる呼び出しよりも前にちょうど 1 回だけ呼び出される.

int compare plants(int x, int y)

- x, y: 比較される植物の番号.
- このプロシージャは次の戻り値を返なければならない:
  - $\circ$  1:植物 x が植物 y より必ず高い場合.
  - $\circ$  -1:植物 x が植物 y より必ず低い場合.
  - 。0:結論づけることができない場合.
- このプロシージャはちょうど *q* 回呼び出される.

## 入出力例

#### 入出力例 1

次の呼び出しを考える.

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

採点プログラムが compare\_plants (0, 2) を呼び出したとしよう. r[0] = 0 であることからただちに、植物 2 は植物 0 より高くないことが分かる. 従って、1 を返さなければならない.

次に、採点プログラムが  $compare_plants(1, 2)$  を呼び出したとしよう。制約を満たすどのような高さの 状態についても、植物 1 は植物 2 より低い、従って、-1を返さなければならない.

#### 入出力例 2

次の呼び出しを考える.

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

採点プログラムが compare\_plants (0, 3) を呼び出したとしよう. r[3] = 1 なので、植物 0 は植物 3 より高いことが分かる. 従って、1 を返さなければならない.

次に、採点プログラムが  $compare\_plants(1, 3)$  を呼び出したとしよう。高さの状態 [3,1,4,2] と [3,2,4,1] はいずれも Hazel の記録に矛盾しない。ある状態においては、植物 1 は植物 3 よりも低いが、また別の状態においては、植物 1 は植物 3 よりも高いので、この呼び出しにおいては 0 を返さなければいけない。

## 制約

- $2 \le k \le n \le 200\ 000$
- $1 \le q \le 200\ 000$
- $0 \le r[i] \le k 1 \ (0 \le i \le n 1)$
- $0 \le x < y \le n 1$

• 配列 r の情報に矛盾しない, 互いに高さの異なる状態が少なくとも 1 つ存在する.

### 小課題

- 1. (5 点) k = 2
- 2. (14点) n < 5000,  $2 \cdot k > n$
- 3. (13 点)  $2 \cdot k > n$
- 4. (17 点) それぞれの compare plants の呼び出しに対する正しい答えは 1 か -1 である.
- 5. (11 点)  $n \leq 300, q \leq \frac{n \cdot (n-1)}{2}$
- 6. (15 点) それぞれの compare plants の呼び出しについて x=0.
- 7. (25点) 追加の制約は無い.

## 採点プログラムのサンプル

採点プログラムは以下の形式で入力を読み込む.

- 1 行目: n k q
- 2 行目: r[0] r[1] ... r[n-1]
- ullet 3 +i 行目 (0  $\leq i \leq q-1$ ):  $x \ y$  これは i 回目の compare\_plants の呼び出しに用いられる.

採点プログラムは以下の形式であなたの答えを出力する.

• 1+i 行目  $(0 \le i \le q-1)$ : i 回目の compare plants の呼び出しの戻り値.