

Comparando plantas (plants)

El botánico Hazel visitó una exposición especial en el Jardín Botánico de Singapur. En esta exposición, n plantas de **alturas diferentes** son colocadas en un círculo. Estas plantas están etiquetadas de 0 a n-1 en el sentido de las agujas del reloj, con n-1 planta al lado de la planta 0.

Para cada planta i ($0 \le i \le n-1$), Hazel comparó la planta i con cada una de las siguientes k-1 plantas en el sentido de las agujas del reloj, y anotó el número r[i] que indica cuántas de estas plantas k-1 son más altas que la planta i. Así, cada valor r[i] depende de las alturas relativas de algunas k plantas consecutivas.

Por ejemplo, supongamos que n=5, k=3 y i=3. Las siguientes k-1=2 plantas en el orden de las agujas del reloj de la planta i=3 serían la planta 4 y la planta 0. Si la planta 4 fuera más alta que la planta 3 y la planta 0 fuera más pequeña que la planta 3, Hazel anotaría n=1.

Usted puede suponer que Hazel registró los r[i] valores correctamente. Por lo tanto, hay al menos una configuración de alturas distintas de plantas consistente con estos valores.

Se le pidió que comparara las alturas de los q pares de plantas. Lamentablemente, usted no tiene acceso a la exposición. Su única fuente de información es el cuaderno de Hazel con el valor k y la secuencia de valores $r[0], \ldots, r[n-1]$.

Para cada par de plantas x y y diferentes que necesita ser comparadas, determine cuál de las tres siguientes situaciones ocurre:

- La Planta x es definitivamente más alta que la planta y: en cualquier configuración de distintas alturas $h[0],\ldots,h[n-1]$ consistente con el arreglo r tenemos h[x]>h[y].
- La Planta x es definitivamente más pequeña que la planta y: en cualquier configuración de distintas alturas $h[0],\ldots,h[n-1]$ consistentente con el arreglo r tenemos h[x]< h[y].
- La comparación no es concluyente: ninguno de los dos casos anteriores se aplica.

Detalles de la Implementación

Debería implementar los siguientes procedimientos:

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

- k: el número de plantas consecutivas cuyas alturas determinan cada valor individual r[i].
- r: un arreglo de tamaño n, donde r[i] es el número de plantas más altas que la planta i entre las siguientes k-1 plantasen el sentido de las agujas del reloj.

• Este procedimiento se llama exactamente una vez, antes de cualquier llamada a compare plants.

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

- x, y: etiquetas de las plantas que deben ser comparadas.
- Este procedimiento debe retornar:
 - \circ 1 si la planta x es definitivamente más alta que la planta y,
 - \circ -1 si la planta x es definitivamente más pequeña que la planta y,
 - o 0 si la comparación no es concluyente.
- ullet Este procedimiento se llama exactamente q veces.

Ejemplos

Ejemplo 1

Considere la siguiente llamada:

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

Digamos que el grader llama a $compare_plants(0, 2)$. Ya que r[0] = 0 podemos deducir inmediatamente que la planta 2 no es más alta que la planta 0. Por lo tanto, la llamada debería devolver 1.

Digamos que el grader llama a compare_plants (1, 2) a continuación. Para todas las configuraciones posibles de alturas que se ajusten a las restricciones anteriores, la planta 1 es más pequeña que la planta 2. Por lo tanto, la llamada debería devolver -1.

Ejemplo 2

Considere la siguiente llamada:

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

Digamos que el grader llama a compare_plants (0, 3) Ya que r[3]=1, sabemos que la planta 0 es más alta que la planta 3. Por lo tanto, la llamada debería devolver 1.

Digamos que el grader llama a compare_plants (1, 3) a continuación. Dos configuraciones de alturas [3,1,4,2] y [3,2,4,1] son ambas consistentes con las medidas de Hazel. Dado que la planta es más pequeña que la planta 3 en una configuración y más alta que la planta 3 en la otra, esta llamada debería devolver 0.

Restricciones

- $2 \le k \le n \le 200\ 000$
- $1 \le q \le 200\ 000$
- ullet $0 \leq r[i] \leq k-1$ (para todo $0 \leq i \leq n-1$)
- $0 \le x < y \le n 1$
- Existe una o más configuraciones de **alturas diferentes** de plantas consistentes con el arreglo r.

Subtareas

- 1. (5 puntos) k=2
- 2. (14 puntos) $n \le 5000, 2 \cdot k > n$
- 3. (13 puntos) $2 \cdot k > n$
- 4. (17 puntos) La respuesta correcta a cada llamada de compare_plants is 1 or -1.
- 5. (11 puntos) $n \leq 300, q \leq \frac{n \cdot (n-1)}{2}$
- 6. (15 puntos) x=0 para cada llamada de compare plants.
- 7. (25 puntos) No hay restricciones adicionales.

Grader de ejemplo

En el grader de ejemplo lea la entrada en el siguiente formato:

- línea 1: n k q
- Iínea 2: r[0] r[1] ... r[n-1]
- ullet línea 3+i ($0\leq i\leq q-1$): x_iy for the i-th llama a <code>compare plants</code>

En el grader de ejemplo imprima su respuesta con el siguiente formato:

• línea 1+i ($0 \le i \le q-1$): retornar el valor del i-th llamar a <code>compare_plants</code>.