Beech Tree

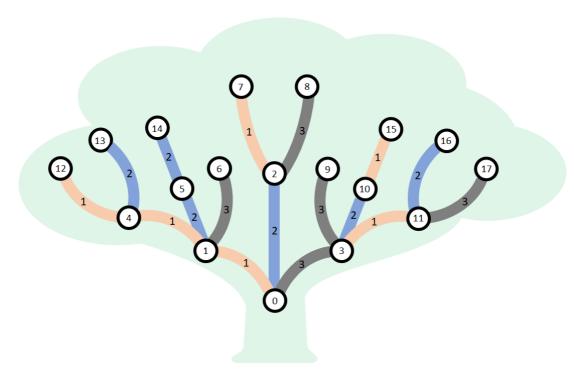
Vétyem Woods es un famoso bosque con muchos árboles coloridos. Una de las hayas (un tipo de árbol) más antiguas y altas se llama Ős Vezér.

El árbol Ős Vezér puede ser modelado como un conjunto de N **nodos** y N-1 **aristas**. Los nodos están enumerados desde 0 hasta N-1 y las aristas están enumeradas desde 1 hasta N-1. Cada arista conecta dos nodos distintos del árbol. Específicamente, la arista i ($1 \le i < N$) conecta el nodo i al nodo i0, donde i1, donde i2, el nodo i3 llamado **hijo** del nodo i4, y el nodo i6 es llamado **hijo** del nodo i7.

Cada arista tiene un color. Hay M posibles colores de aristas enumerados desde el 1 hasta M. El color de la arista i es C[i]. Aristas diferentes pueden tener el mismo color.

Observa que en la definición de arriba, el caso i=0 no corresponde a una arista del árbol. Por conveniencia, nosotros dejamos P[0]=-1 y C[0]=0.

Por ejemplo: supongamos que Ős Vezér tiene N=18 nodos y M=3 posibles colores de aristas, con 17 aristas con su conexión descrita por P=[-1,0,0,0,1,1,1,2,2,3,3,3,4,4,5,10,11,11] y sus colores C=[0,1,2,3,1,2,3,1,3,3,2,1,1,2,2,1,2,3]. El árbol es mostrado en la siguiente imagen:



Árpád es un talentoso guardabosques que le gusta estudiar la parte específica de los árboles llamada **sub-árbol**. Por cada r tal que $0 \le r < N$, el sub-árbol del nodo r es el conjunto T(r) de nodos con las siguientes propriedades:

- El nodo r pertenece a T(r).
- Cuando un nodo x pertenece a T(r), todos los hijos de x también pertenecen a T(r).
- Ningún otro nodo pertenece a T(r).

El tamaño del conjunto T(r) es denotado como |T(r)|.

Árpád ha descubierto una complicada pero interesante propriedad de los sub-árboles. Su descubrimiento involucró mucho uso de lápiz y papel, y él sospecha que podrías necesitar hacer lo mismo para entenderlo. Él también te mostrará múltiples ejemplos que podrás analizar a detalle.

Supóngase que se tiene un r fijo y una permutación $v_0, v_1, \ldots, v_{|T(r)|-1}$ de los nodos en el subárbol T(r).

Para cada i tal que $1 \le i < |T(r)|$, sea f(i) el número de veces que el color $C[v_i]$ aparece en la siguiente secuencia de i-1 colores: $C[v_1], C[v_2], \ldots, C[v_{i-1}]$.

(Nota que f(1) siempre es 0 porque la secuencia de colores en su definición es vacía.)

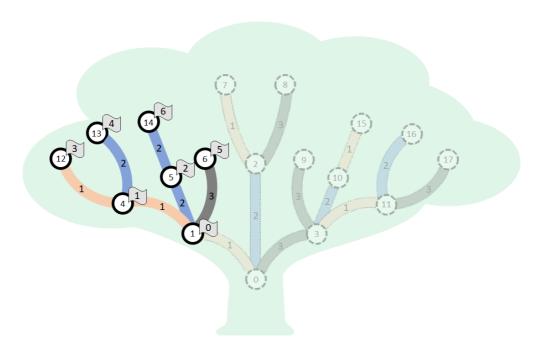
La permutación $v_0, v_1, \dots, v_{|T(r)|-1}$ es una **permutación hermosa** si y solo si todas las siguientes propriedades se cumplen:

- $v_0=r$.
- Para cada i tal que $1 \le i < |T(r)|$, el padre del nodo v_i es el nodo $v_{f(i)}$.

Para cualquier r tal que $0 \le r < N$, el sub-árbol T(r) es un **sub-árbol hermoso** si y solo si existe una permutación hermosa de los nodos en T(r). Nótese que de acuerdo a la definición, cada sub-árbol que consiste de un solo nodo es hermoso.

Considera el ejemplo del árbol de más arriba. Puede ser demostrado que los sub-árboles T(0) y T(3) de este árbol no son hermosos. El sub-árbol T(14) es hermoso, dado que consiste de un solo nodo. Abajo mostraremos que el sub-árbol T(1) es también hermoso.

Considera la secuencia de distintos enteros $[v_0,v_1,v_2,v_3,v_4,v_5,v_6]=[1,4,5,12,13,6,14]$. Esta secuencia es una permutación de los nodos en T(1). La imagen de abajo muestra esta permutación. Las etiquetas adjuntas a los nodos son los índices en los cuales estos nodos aparecen en la permutación.



Ahora verificaremos que ésta es una permutación hermosa.

- $v_0 = 1$.
- f(1) = 0 dado que $C[v_1] = C[4] = 1$ aparece 0 veces en la secuencia [].
 - \circ Por lo tanto, el padre de v_1 es v_0 . Es decir, el padre del nodo 4 es el nodo 1. (Formalmente, P[4]=1.)
- f(2) = 0 dado que $C[v_2] = C[5] = 2$ aparece 0 veces en la secuencia [1].
 - \circ Por lo tanto, el padre de v_2 es v_0 . Es decir, el padre de v_2 es v_0 .
- f(3) = 1 dado que $C[v_3] = C[12] = 1$ aparece 1 vez en la secuencia [1,2]
 - \circ Por lo tanto, el padre de v_3 es v_1 . Es decir, el padre de 12 es 4.
- f(4) = 1 dado que $C[v_4] = C[13] = 2$ aparece 1 vez en la secuencia [1, 2, 1]
 - \circ Por lo tanto, el padre de v_4 es v_1 . Es decir, el padre de 13 es 4.
- f(5) = 0 dado que $C[v_5] = C[6] = 3$ aparece 0 veces en la secuencia [1,2,1,2]
 - \circ Por lo tanto, el padre de v_5 es v_0 . Es decir, el padre de 6 es 1.
- f(6) = 2 dado que $C[v_6] = C[14] = 2$ aparece 2 veces en la secuencia [1,2,1,2,3]
 - \circ Por lo tanto, el padre de v_6 es v_2 . Es decir, el padre de 14 es 5.

Como pudimos encontrar una *permutación hermosa* de los nodos en T(1), el sub-árbol T(1) es un sub-árbol hermoso.

Tu tares es ayudar a que Árpád decida por cada sub-árbol de Ős Vezér si es hermoso.

Detalles de Implementación

Tu debes implementar el siguiente procedimiento:

```
int[] beechtree(int N, int M, int[] P, int[] C)
```

• *N*: el número de nodos en el árbol.

- *M*: el número de posibles colores de las aristas.
- P, C: arreglos de tamaño N describiendo las aristas del árbol.
- Este procedimiento deberá retornar un arreglo b de tamaño N. Por cada r tal que $0 \le r < N$, b[r] debiera ser 1 si T(r) es hermoso, y 0 en caso contrario.
- Este procedimiento es llamado exactamente una vez por cada caso de prueba.

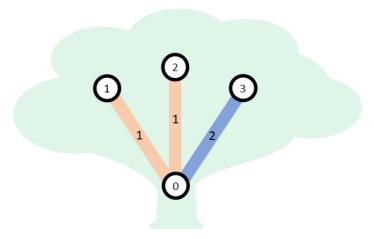
Ejemplos

Ejemplos 1

Considera la siguiente llamada:

```
beechtree(4, 2, [-1, 0, 0, 0], [0, 1, 1, 2])
```

El árbol se muestra en la siguiente imagen:



T(1), T(2), y T(3) cada uno contiene un sólo nodo y por lo tanto son cada uno hermosos. T(0) no es hermoso. Por lo tanto, el procedimiento debiera retornar [0,1,1,1].

Ejemplo 2

Considera la siguiente llamada:

```
beechtree(18, 3,
[-1, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 5, 10, 11, 11],
[0, 1, 2, 3, 1, 2, 3, 1, 3, 3, 2, 1, 1, 2, 2, 1, 2, 3])
```

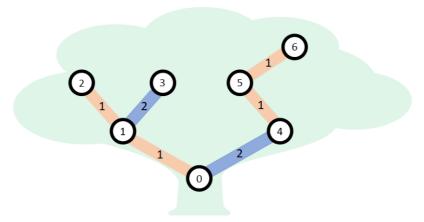
Este ejemplo está ilustrado en la tarea descrita arriba.

Ejemplo 3

Considere la siguiente llamada:

beechtree(7, 2, [-1, 0, 1, 1, 0, 4, 5], [0, 1, 1, 2, 2, 1, 1])

Este ejemplo está ilustrado en la siguiente imagen:



T(0) es el único sub-árbol que no es hermoso. El procedimiento debiera retornar [0,1,1,1,1,1].

Restricciones

- 3 < N < 200000
- $2 \le M \le 200\,000$
- $0 \le P[i] < v$ (por cada i tal que $1 \le i < N$)
- $1 \leq C[i] \leq M$ (por cada i tal que $1 \leq i < N$)
- P[0] = -1 y C[0] = 0

Sub-tareas

- 1. (9 puntos) N < 8 y M < 500
- 2. (5 puntos) La arista i conecta el nodo i con el nodo i-1. Esto es, por cada i tal que $1 \leq i < N$, P[i] = i-1.
- 3. (9 puntos) Cada nodo que no sea el nodo 0 está conectado al nodo 0 o está conectado a un nodo que está conectado al nodo 0. Esto es, por cada i tal que $1 \le i < N$, para cualquier P[i] = 0 o P[P[i]] = 0.
- 4. (8 puntos) Para cada c tal que $1 \le c \le M$, hay como máximo dos aristas de color c.
- 5. (14 puntos) $N \leq 200$ y $M \leq 500$
- 6. (14 puntos) $N \leq 2\,000$ y M=2
- 7. (12 puntos) $N \leq 2\,000$
- 8. (17 puntos) M=2
- 9. (12 puntos) Sin restricciones adicionales.

Evaluador de ejemplo

El evaluador de ejemplo lee la entrada en el siguiente formato:

• linea 1:NM

- linea 2: P[0] P[1] \dots P[N-1]
- linea $3: C[0] \ C[1] \ \dots \ C[N-1]$

Vea que $b[0],\ b[1],\ \dots$ denota los elementos del arreglo que retorna beecht ree. El evaluador de ejemplo imprime tus respuestas en una sola linea, en el siguiente formato:

• line 1: b[0] b[1] . . .