

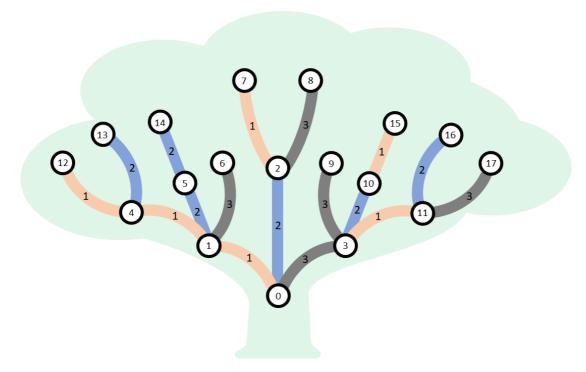
山毛榉树(beechtree)

Vétyem Woods 是一片著名的缤纷多彩的森林。其中最老最高的一棵山毛榉树叫 Ős Vezér。

树 Ős Vezér 可以被建模成 N 个**结点**和 N-1 条**边**的集合。结点的编号为从 0 到 N-1,边的编号为从 1 到 N-1。每条边均连接树上两个不同的结点。具体地说,边 i ($1 \le i < N$)从结点 i 连接到结点 P[i],这里 $0 \le P[i] < i$ 。结点 P[i] 被称为是结点 i 的**父结点**,而结点 i 被称为是结点 i 的一个子结点。

每条边都有某种颜色。一共有 M 种可能的颜色,编号为从 1 到 M 。边 i 的颜色为 C[i] 。不同的边可能有相同的颜色。

注意,在上面的定义中,i=0 的情形并不对应树上的边。方便起见,我们令 P[0]=-1 和 C[0]=0。



Árpád 是一位才华横溢的护林人,他喜欢研究树上被称为**子树**的部分。 对所有满足 $0 \le r < N$ 的 r,结点 r 的子树是一个满足以下性质的结点集合 T(r):

- 结点 r 属于 T(r)。
- 如果某个结点 x 属于 T(r), 则 x 的所有子结点都属于T(r)。

• 除了上述情况以外,其他结点都不属于T(r)。

集合 T(r) 的大小记作 |T(r)|。

Árpád 最近发现了一个复杂但有趣的子树性质。Árpád 的发现需要用到大量的纸和笔做演算,他认为你需要做同样的事情才能完成理解。他还会给你几个例子,让你能够对它们做详细的分析。

假设我们有某个给定的 r,以及子树 T(r) 中结点的某个置换 $v_0,v_1,\ldots,v_{|T(r)|-1}$ 。

对于所有满足 $1 \le i < |T(r)|$ 的 i ,令 f(i) 为颜色 $C[v_i]$ 在长为 i-1 的颜色序列 $C[v_1],C[v_2],\ldots,C[v_{i-1}]$ 中的出现次数。

(注意,f(1) 必定为 0,原因是其定义中要考察的颜色序列是空的。)

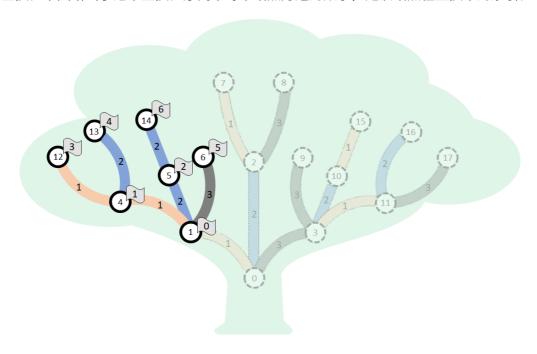
置换 $v_0, v_1, \ldots, v_{|T(r)|-1}$ 被称为是一个**绝妙置换**,当且仅当以下性质成立:

- \bullet $v_0 = r_\circ$
- 对于所有满足 $1 \leq i < |T(r)|$ 的 i,结点 v_i 的父结点是 $v_{f(i)}$ 。

对于所有满足 $0 \le r < N$ 的 r,子树 T(r) 是一棵**绝妙子树**,当且仅当 T(r) 中结点存在某个绝妙置换。 注意,根据定义,仅包含单独一个结点的子树都是绝妙的。

考虑上面给出的树的例子。可以看到,子树 T(0) 和 T(3) 不是绝妙的。子树 T(14) 是绝妙的,因为它仅包含一个结点。接下来,我们将要说明子树 T(1) 也是绝妙的。

考虑一个由不同整数构成的序列 $[v_0, v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6] = [1, 4, 5, 12, 13, 6, 14]$ 。这个序列是 T(1) 中结点的一个置换。下图给出了这个置换。序列中每个结点旁边的数字,是该结点在置换中的索引。



我们将要验证,这是一个**绝妙置换**。

- $v_0 = 1_{\circ}$
- f(1) = 0, 原因是 $C[v_1] = C[4] = 1$ 在序列 [] 中出现了 0 次。

- 相应地, v_1 的父结点是 v_0 。也就是说, 4 的父结点是 1。(形式化地, P[4]=1。)
- f(2) = 0,原因是 $C[v_2] = C[5] = 2$ 在序列 [1] 中出现了 0 次。
 - 相应地, v_2 的父结点是 v_0 。也就是说, 5 的父结点是 1。
- f(3) = 1, 原因是 $C[v_3] = C[12] = 1$ 在序列 [1, 2] 中出现了 1 次。
 - 相应地, v_3 的父结点是 v_1 。也就是说,12 的父结点是 4。
- f(4) = 1, 原因是 $C[v_4] = C[13] = 2$ 在序列 [1, 2, 1] 中出现了 1 次。
 - 相应地, v_4 的父结点是 v_1 。也就是说,13 的父结点是 4。
- f(5) = 0,原因是 $C[v_5] = C[6] = 3$ 在序列 [1, 2, 1, 2] 中出现了 0 次。
 - 相应地, v_5 的父结点是 v_0 。也就是说, 6 的父结点是 1。
- f(6)=2,原因是 $C[v_6]=C[14]=2$ 在序列 [1,2,1,2,3] 中出现了 2 次。
 - 相应地, v_6 的父结点是 v_2 。也就是说,14 的父结点是 5。

由于我们能为T(1)中的结点找到一个**绝妙置换**,子树T(1)因此是一棵**绝妙子树**。

你的任务是,帮助 Árpád 确定 Ős Vezér 的每棵子树是否是绝妙的。

实现细节

你需要实现以下函数。

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

- *N*: 树中的结点数量。
- *M*: 树中边的可能颜色的数量。
- P, C: 长度为 N 的两个数组,以描述树中的边。
- 该函数应当返回长度为 N 的某个数组 b。 对所有满足 $0 \le r < N$ 的 r,如果 T(r) 是绝妙的,则 b[r] 应为 1,否则应为 0。
- 该函数在每个测试用例上恰好被调用一次。

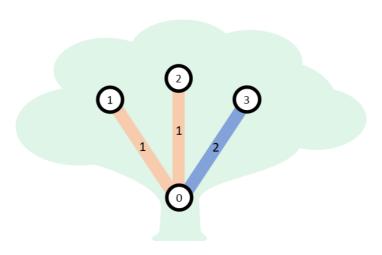
例子

例1

考虑如下调用:

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

这棵树如下图所示:



T(1),T(2) 和 T(3) 均各自包含单独一个结点,因此都是绝妙的。 T(0) 不是绝妙的。 因此,函数应当返回 [0,1,1,1]。

例 2

考虑如下调用:

这个例子在题面中已经给出。

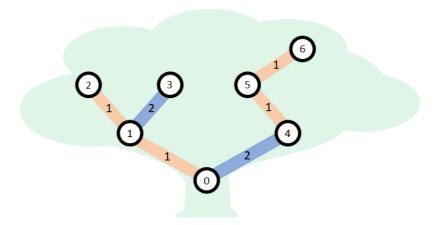
函数应当返回 [0,1,1,0,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1,1]。

例3

考虑如下调用:

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

该例子如下图所示。



T(0) 是唯一不是绝妙的子树。函数应当返回 [0,1,1,1,1,1,1]。

约束条件

- 3 < N < 200000
- $2 \le M \le 200\,000$
- $0 \le P[i] < i$ (对于所有满足 $1 \le i < N$ 的 i)
- $1 \le C[i] \le M$ (对于所有满足 $1 \le i < N$ 的 i)
- $P[0] = -1 \perp C[0] = 0$

子任务

- 1. (9分) $N \le 8 且 M \le 500$
- 2. (5 分)边 i 从结点 i 连接到结点 i-1。也就是说,对所有满足 $1 \leq i < N$ 的 i ,都有 P[i] = i-1。
- 3. (9 分)除了结点 0 以外,其他结点要么连接到结点 0,要么连接到某个连接到结点 0 的结点。 也就是说,对于所有满足 $1 \le i < N$ 的 i,要么有 P[i] = 0,要么有 P[P[i]] = 0。
- 4. (8分) 对于所有满足 $1 \le c \le M$ 的 c,至多有两条边的颜色为 c。
- 5. (14分) N < 200 且 M < 500
- 6. (14分) N < 2000 且 M = 2
- 7. (12分) N < 2000
- 8. (17分) M=2
- 9. (12分) 没有额外的约束条件。

评测程序示例

评测程序示例按以下格式读取输入:

- 第1行: N M
- 第2行: P[0] P[1] ... P[N-1]
- 第 3 行: C[0] C[1] ... C[N-1]

令 b[0],b[1],... 表示 beechtree 所返回的数组中的元素。评测程序示例以如下格式,在单行中输出你的答案:

第1行: b[0] b[1] ...