

## Sphinx's Riddle

A Grande Esfinge tem um desafio para ti. É-te dado um grafo de  $N$  vértices. Os vértices estão numerados de 0 a  $N - 1$ . Há  $M$  arestas no grafo, numerados de 0 a  $M - 1$ . Cada aresta conecta um par de vértices distintos e é bidirecional. Especificamente, para cada  $j$  de 0 a  $M - 1$  (inclusive), a aresta  $j$  conecta os vértices  $X[j]$  e  $Y[j]$ . Há no máximo uma aresta a conectar qualquer par de vértices. Dois vértices são **adjacentes** se estão conectados por uma aresta.

Uma sequência de vértices  $v_0, v_1, \dots, v_k$  (for  $k \geq 0$ ) é um **caminho** se cada dois vértices consecutivos  $v_l$  e  $v_{l+1}$  (para cada  $l$  tal que  $0 \leq l < k$ ) são adjacentes. Dizemos que um caminho  $v_0, v_1, \dots, v_k$  **conecta** os vértices  $v_0$  e  $v_k$ . No grafo que te é dado, cada par de vértices é conectado por algum caminho.

Existem  $N + 1$  cores, numeradas de 0 a  $N$ . A cor  $N$  é especial e é chamada de **cor da Esfinge**. A cada vértice é atribuída uma cor. Especificamente, o vértice  $i$  ( $0 \leq i < N$ ) tem cor  $C[i]$ . Múltiplos vértices podem ter a mesma cor, e podem haver cores não atribuídas a nenhum vértice. Nenhum vértice tem a cor da Esfinge, isto é,  $0 \leq C[i] < N$  ( $0 \leq i < N$ ).

Um caminho  $v_0, v_1, \dots, v_k$  (for  $k \geq 0$ ) é chamado **monocromático** se todos os seus vértices têm a mesma cor, i.e.  $C[v_l] = C[v_{l+1}]$  (para cada  $l$  tal que  $0 \leq l < k$ ). Adicionalmente, dizemos que os vértices  $p$  e  $q$  ( $0 \leq p < N$ ,  $0 \leq q < N$ ) estão na mesma **componente monocromática** se e só se são conectados por um caminho monocromático.

Tu sabes os vértices e as arestas, mas não sabes a cor de cada vértice. Queres descobrir as cores dos vértices, através da realização de **experiências de coloração**.

Numa experiência de coloração, podes recolorir quaisquer vértices. Especificamente, para realizar uma experiência de coloração primeiro escolhes um array  $E$  de tamanho  $N$ , onde para cada  $i$  ( $0 \leq i < N$ ),  $E[i]$  está entre  $-1$  e  $N$  **inclusive**. Depois, a cor de cada vértice  $i$  passa a ser  $S[i]$ , onde o valor de  $S[i]$  é:

- $C[i]$ , isto é, a cor original de  $i$ , se  $E[i] = -1$ , ou
- $E[i]$ , caso contrário.

Nota que isto significa que podes usar a cor da Esfinge na tua coloração.

Finalmente, a Grande Esfinge anuncia o número de componentes monocromáticas no grafo, após pintar cada vértice  $i$  da cor  $S[i]$  ( $0 \leq i < N$ ). A nova coloração é aplicada apenas para esta

experiência de coloração em particular, portanto **a cor de todos os vértices volta a ser a original depois da experiência acabar.**

A tua tarefa é identificar as cores dos vértices do grafo ao realizar no máximo 2 750 experiências de coloração. Podes também receber pontuação parcial se determinares corretamente para cada par de vértices adjacentes, se eles têm a mesma cor ou não.

## Detalhes de Implementação

Deves implementar a seguinte função.

```
std::vector<int> find_colours(int N,  
                             std::vector<int> X, std::vector<int> Y)
```

- $N$ : o número de vértices no grafo.
- $X, Y$ : arrays de tamanho  $M$  descrevendo as arestas.
- Esta função deve devolver um array  $G$  de tamanho  $N$ , representado as cores dos vértices do grafo.
- Esta função é chamada exatamente uma vez para cada caso de teste.

A função acima pode fazer chamadas à seguinte função para realizar experiências de coloração:

```
int perform_experiment(std::vector<int> E)
```

- $E$ : um array de tamanho  $N$  especificando como os vértices devem ser recoloridos.
- Esta função devolve o número de componentes monocromáticas após recolorir os vértices de acordo com  $E$ .
- Esta função pode ser chamada no máximo 2 750 vezes.

O avaliador **não é adaptativo**, isto é, as cores dos vértices são fixas antes de uma chamada a `find_colours` ser feita.

## Constraints

- $2 \leq N \leq 250$
- $N - 1 \leq M \leq \frac{N \cdot (N-1)}{2}$
- $0 \leq X[j] < Y[j] < N$  para cada  $j$  tal que  $0 \leq j < M$ .
- $X[j] \neq X[k]$  ou  $Y[j] \neq Y[k]$  para cada  $j$  e  $k$  tais que  $0 \leq j < k < M$ .
- Cada par de vértices é conectado por algum caminho.
- $0 \leq C[i] < N$  para cada  $i$  tal que  $0 \leq i < N$ .

## Subtarefas

Subtarefa	Pontos	Restrições Adicionais
1	3	$N = 2$
2	7	$N \leq 50$
3	33	O grafo é um caminho: $M = N - 1$ e os vértices $j$ e $j + 1$ são adjacentes ( $0 \leq j < M$ ).
4	21	O grafo é completo: $M = \frac{N \cdot (N-1)}{2}$ e quaisquer dois vértices são adjacentes.
5	36	Sem restrições adicionais.

Em cada subtarefa, podes obter pontuação parcial se o teu programa determinar corretamente para todos os pares de vértices adjacentes, se eles têm a mesma cor ou não.

Mais precisamente, recibes a pontuação total de uma subtarefa se em todos os seus casos de teste, o array  $G$  devolvido por `find_colours` é exatamente o mesmo que o array  $C$  (i.e.  $G[i] = C[i]$  para todos os  $i$  tais que  $0 \leq i < N$ ). Caso contrário, recibes 50% da pontuação da subtarefa se as seguintes condições se verificarem em todos os casos de teste:

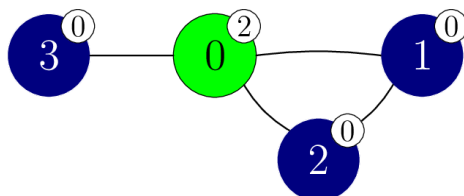
- $0 \leq G[i] < N$  para cada  $i$  tal que  $0 \leq i < N$ ;
- Para cada  $j$  tal que  $0 \leq j < M$ :
  - $G[X[j]] = G[Y[j]]$  se e só se  $C[X[j]] = C[Y[j]]$ .

## Exemplo

Considera a seguinte chamada.

```
find_colours(4, [0, 1, 0, 0], [1, 2, 2, 3])
```

Para este exemplo, supõe que as cores (escondidas) dos vértices são dadas por  $C = [2, 0, 0, 0]$ . Este cenário é mostrado na seguinte figura. As cores são adicionalmente representadas por números em etiquetas brancas colocadas em cada vértice.



A função pode chamar `perform_experiment` como se segue.

```
perform_experiment([-1, -1, -1, -1])
```

Nesta chamada, nenhum vértice é recolorido, visto que todos os vértices mantêm as suas cores originais.

Considera o vértice 1 e o vértice 2. Ambos têm cor 0 e o caminho 1,2 é um caminho monocromático. Logo, os vértices 1 e 2 estão na mesma componente monocromática.

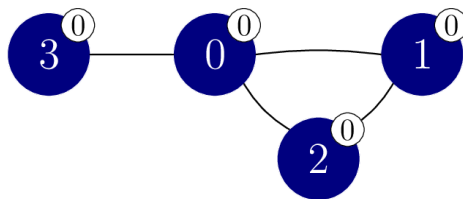
Considera o vértice 1 e o vértice 3. Apesar de ambos terem a cor 0, estão em componentes monocromáticas diferentes pois não há nenhum caminho monocromático a conecta-los.

Ao todo, existem 3 componentes monocromáticas, com vértices  $\{0\}$ ,  $\{1,2\}$ , e  $\{3\}$ . Logo, esta chamada devolve 3.

Agora a função pode chamar `perform_experiment` como se segue.

```
perform_experiment([0, -1, -1, -1])
```

Nesta chamada, apenas o vértice 0 é recolorido para a cor 0, o que resulta na coloração mostrada na seguinte figura.

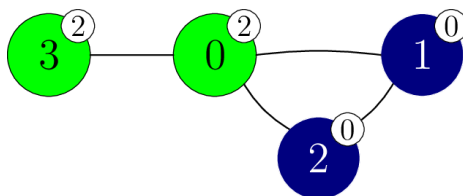


Esta chamada devolve 1, visto que todos os vértices pertencem à mesma componente monocromática. Podemos agora deduzir que os vértices 1, 2, e 3 têm cor 0.

A função pode então chamar `perform_experiment` como se segue.

```
perform_experiment([-1, -1, -1, 2])
```

Nesta chamada, o vértice 3 é recolorido para a cor 2, o que resulta na coloração mostrada na seguinte figura.



Esta chamada devolve 2, visto que existem 2 componentes monocromáticas, com vértices  $\{0,3\}$  e  $\{1,2\}$  respetivamente. Podemos deduzir que o vértice 0 tem cor 2.

A função `find_colours` devolve o array  $[2, 0, 0, 0]$ . Como  $C = [2, 0, 0, 0]$ , a pontuação total é dada.

Nota que podem existir múltiplos possíveis arrays de resposta para os quais 50% da pontuação seria dada, como por exemplo  $[1, 2, 2, 2]$  or  $[1, 2, 2, 3]$ .

## Avaliador Exemplo

Formato de input:

```
N M
C[0] C[1] ... C[N-1]
X[0] Y[0]
X[1] Y[1]
...
X[M-1] Y[M-1]
```

Formato de output:

```
L Q
G[0] G[1] ... G[L-1]
```

Aqui,  $L$  é o tamanho do array  $G$  devolvido por `find_colours`, e  $Q$  é o número de chamadas a `perform_experiment`.