

## Сфинксийн оньсого

Агуу Сфинкс нь нэгэн оньсого юм. Танд  $N$  оройтой граф өгөгдсөн. Оройнуудыг нь  $0$  -ээс  $N - 1$  хүртэл дугаарласан. Энэхүү граф нь  $0$ -ээс  $M - 1$  хүртэл дугаарласан  $M$  ирмэгтэй байна. Ирмэг бүр нь тодорхой хос оройг холбох бөгөөд хоёр чиглэлтэй байдаг. Тодруулбал,  $0$  -ээс  $M - 1$  (хил дээрх утгуудыг оруулаад) хүртэлх  $j$  бүрийн хувьд  $X[j]$  ба  $Y[j]$  оройнууд холбогдсон байна. Аливаа хос оройг холбосон ирмэг дээд тал нь нэг л байдаг. Хэрэв хоёр орой ирмэгээр холбогдсон тэдгээрийг **хөрш** гэж нэрлэдэг.

Дараалсан хоёр орой  $v_l$  ба  $v_{l+1}$  ( $0 \leq l < k$  байх  $l$  бүрийн хувьд) бүр нь хөрш байдаг  $v_0, v_1, \dots, v_k$  ( $k \geq 0$ ) оройнуудын дарааллыг **зам** гэж нэрлэдэг. Энэхүү  $v_0, v_1, \dots, v_k$  зам нь  $v_0$  ба  $v_k$  хоёр оройг **холбодог** гэж бид ярина. Танд өгөгдсөн граф дээр хос орой бүр ямар нэгэн замаар холбогдсон байна.

$0$  -ээс  $N$  хүртэл дугаарлагдсан  $N + 1$  өнгө байна. Өнгө  $N$  нь онцгой бөгөөд үүнийг **Сфинксийн өнгө** гэж нэрлэдэг. Орой болгонд өнгө өгөгдсөн. Тодруулбал,  $i$ -р орой ( $0 \leq i < N$ ) нь  $C[i]$  өнгөтэй байна. Олон орой нь ижил өнгөтэй байж болно. Мөн ямар ч оройд хуваарилагдаагүй өнгө байж болно.  $0 \leq C[i] < N$  ( $0 \leq i < N$ ) байх ямар ч орой сфинксийн өнгөтэй байдаггүй.

Хэрэв бүх орой нь ижил өнгөтэй, өөрөөр хэлбэл  $C[v_l] = C[v_{l+1}]$  ( $0 \leq l < k$  байх  $l$  бүрийн хувьд) байдаг  $v_0, v_1, \dots, v_k$  ( $k \geq 0$ ) замыг **монохроматик** гээ. Нэмж дурдахад бид зөвхөн монохроматик замаар холбогдсон  $p$  ба  $q$  ( $0 \leq p < N$ ,  $0 \leq q < N$ ) оройнуудыг нэгэн ижил **монохроматик компонент** дотор байна гэж үзнэ.

Та орой болон ирмэгүүдийг мэддэг, гэхдээ орой бүр ямар өнгөтэй болохыг мэдэхгүй байна. Та **дахин будах туршилт** хийх замаар оройнуудын өнгийг мэдэхийг хүсч байна.

Дахин будах туршилтанд, та олон оройн өнгийг дур мэдэн өөрчилж болно. Тодруулбал, дахин будах туршилт хийхдээ та эхлээд  $0 \leq i < N$  байх  $i$  бүрийн хувьд  $E[i]$  нь  $-1$  болон  $N$  хооронд (хилийн утгууд оруулан) байх  $N$  хэмжээтэй  $E$  массивыг сонгоно. Ингэснээр  $i$  орой бүрийн өнгө нь  $S[i]$  болох ба  $S[i]$  утга нь:

- $C[i]$ , хэрэв  $E[i] = -1$  бол  $i$ -ийн анхны өнгө, эсвэл
- $E[i]$ , үгүй бол.

Энэ нь та дахин будахдаа Сфинксийн өнгийг ашиглаж болно гэсэн үг гэдгийг анхаарна уу.

Эцэст нь, Агуу Сфинкс  $i$  орой бүрийн өнгийг  $S[i]$  ( $0 \leq i < N$ ) болгон тохируулсны дараа граф дахь **монохроматик компонент**-ын тоог зарладаг. Шинэ өнгийг зөвхөн энэ дахин будах туршилтад ашигласан тул **туршилт дууссаны дараа бүх оройн өнгө анхных руугаа буцна**.

Таны даалгавар бол хамгийн ихдээ 2 750 өнгө өөрчлөх туршилт хийж граф дахь оройнуудын өнгийг тодорхойлох явдал юм. Хэрэв та хөрш орой бүрийг ижил өнгөтэй эсэхийг зөв тодорхойлж чадвал хэсэгчилсэн оноо авч болно.

## Хэрэгжүүлэлтийн мэдээлэл

Та дараах функцийг хэрэгжүүлэх ёстой:

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

- $N$ : графын оройн тоо.
- $X, Y$ : ирмэгүүдийг тодорхойлох  $M$  урттай массивууд.
- Энэхүү функц нь графын оройнуудын өнгийг илэрхийлэх  $N$  урттай  $G$  массив буцаана.
- Энэ функц нь тест бүр дээр яг нэг удаа дуудагдана.

Дээрх функц нь дахин будалт хийх туршилтыг гүйцэтгэх дараах функцийг дуудна.

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

- $E$ : оройнуудын өнгийг хэрхэн өөрчлөхийг заасан  $N$  урттай массив.
- Энэ функц нь  $E$  -ын утгаар оройнуудыг дахин будсаны дараа монохроматик компонентуудын тоог буцаана.
- Энэ функцийг хамгийн ихдээ 2 750 удаа дуудаж болно.

Grader нь **дасан зохицох чадваргүй**, өөрөөр хэлбэл `find_colours` функцийг дуудахаас өмнө оройнуудын өнгийг засдаг.

## Хязгаарлалтууд

- $2 \leq N \leq 250$
- $N - 1 \leq M \leq \frac{N \cdot (N - 1)}{2}$
- $0 \leq j < M$  байх  $j$  бүрийн хувьд  $0 \leq X[j] < Y[j] < N$  байна.
- $0 \leq j < k < M$  байх  $j$  ба  $k$  бүрийн хувьд  $X[j] \neq X[k]$  эсвэл  $Y[j] \neq Y[k]$  байна.
- Хос орой бүр ямар нэг замаар холбогдсон байна.
- $0 \leq i < N$  байх  $i$  бүрийн хувьд  $0 \leq C[i] < N$  байна.

## Дэд бодлогууд

Дэд бодлого	Оноо	Нэмэлт хязгаарлалтууд
1	3	$N = 2$
2	7	$N \leq 50$
3	33	Граф нь нэг зам: $M = N - 1$ бөгөөд $j$ ба $j + 1$ ( $0 \leq j < M$ ) оройнууд нь хөрш байна.
4	21	Граф нь гүйцэд: $M = \frac{N \cdot (N - 1)}{2}$ бөгөөд аливаа хоёр орой нь хөрш байна.
5	36	Нэмэлт хязгаарлалт байхгүй.

Хэрэв таны программ хөрш орой бүрийн хос ижил өнгөтэй эсэхийг зөв тодорхойлсон бол дэд бодлого бүрт хэсэгчилсэн оноо авах боломжтой.

Илүү тодруулан хэлэхэд, хэрэв бүх тестийн тохиолдлуудад `find_colours` -ын буцаасан  $G$  массив нь  $C$  массивтай яг адилхан байвал та дэд бодлогын оноог бүхэлд нь авна (өөрөөр хэлбэл  $0 \leq i < N$  байх бүх  $i$  -ийн хувьд  $G[i] = C[i]$ ). Үгүй бол, дараах нөхцөлүүдийг бүх тестийн тохиолдлуудад хангагдсан тохиолдолд дэд бодлогын онооны 50% авна:

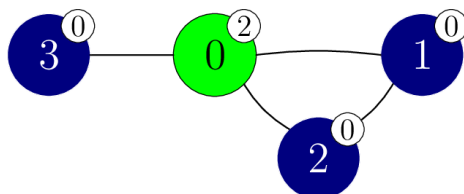
- $0 \leq i < N$  байх  $i$  бүрийн хувьд  $0 \leq G[i] < N$  бол;
- $0 \leq j < M$  байх  $j$  бүрийн хувьд  $G[X[j]] = G[Y[j]]$  ба  $C[X[j]] = C[Y[j]]$  бол.

## Жишээ

Дараах дуудалтыг хийсэн гэж үзье.

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

Энэ жишээний хувьд оройнуудын (далд) өнгийг  $C = [2, 0, 0, 0]$  утгатай өгсөн гэж бодъё. Энэ хувилбарыг дараах зурагт үзүүлэв. Өнгө нь орой тус бүр дээр хавсаргасан цагаан дугуй шошгон дээр тоогоор илэрхийлэгдсэн байна.



Энэ функц нь дараах `perform_experiment` функцийг дуудаж болно.

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

Энэ дуудлагад бүх оройнууд анхны өнгөө хадгалдаг тул ямар ч оройг дахин будахгүй.

1 ба 2 оройг авч үзье. Тэд хоёулаа 0 өнгөтэй бөгөөд 1, 2 зам нь монохроматик зам юм. Үүний үр дүнд 1 ба 2 оройнууд ижил монохроматик компонент дотор байна.

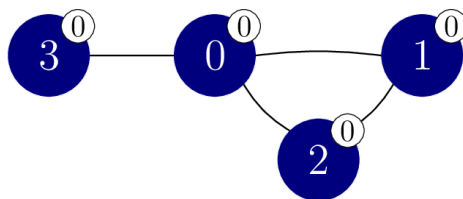
1 ба 3 оройг авч үзье. Хэдийгээр хоёулаа 0 өнгөтэй боловч тэдгээрийг холбосон монохроматик зам байхгүй тул тэд өөр өөр монохроматик компонентод хамаарч байна.

Ерөнхийдөө 3 монохроматик компонент байх ба оройнууд нь  $\{0\}$ ,  $\{1, 2\}$ ,  $\{3\}$ . Тиймээс энэ дуудалт 3 утга буцаана.

Одоо энэ функц нь дараах байдлаар `perform_experiment` функцийг дуудаж болно.

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

Энэ дуудлагад зөвхөн 0 оройг 0 өнгөтэй болгож өөрчилсөн бөгөөд үүний үр дүнд дараах зурагт үзүүлсэн өнгө гарч ирнэ.

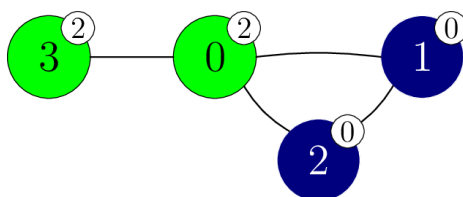


Бүх оройнууд ижил монохроматик компонентод хамаарах тул энэ дуудалт 1 утга буцаана. Одоо бид 1, 2, 3 оройнууд 0 өнгөтэй байна гэж дүгнэж болно.

Энэ функц нь `perform_experiment` функцийг дараах байдлаар дуудаж болно.

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

Энэ дуудлагад 3 оройг 2 өнгөтэй болгож өөрчилсөн бөгөөд үүний үр дүнд дараах зурагт үзүүлсэн өнгө гарч ирнэ.



Энэ дуудлага нь 2 буцаана, учир нь 2 монохроматик компонент байдаг ба оройнууд нь  $\{0, 3\}$  болон  $\{1, 2\}$ . 0 орой нь 2 өнгөтэй байна гэж бид дүгнэж болно.

Дараа нь `find_colours` функц  $[2, 0, 0, 0]$  массивыг буцаана.  $C = [2, 0, 0, 0]$  тул бүтэн оноо өгнө.

Онооны 50% ийг өгөх хэд хэдэн буцаах утгууд байдгийг анхаарна уу, жишээ нь  $[1, 2, 2, 2]$  эсвэл  $[1, 2, 2, 3]$ .

## Жишээ Grader

Оролтын формат:

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

Гаралтын формат:

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

Энд  $L$  нь `find_colours` -ын буцаасан  $G$  массивын урт бөгөөд  $Q$  нь `perform_experiment` дуудлагын тоо юм.