

Permutation Game

Ալիսն ու Բոբը մանկության ընկերներ են և սիրում են խաղալ մտավոր խաղեր։ Այսօր նրանք խաղում են նոր խաղ` գրաֆների վրա։

Խաղային փաթեթը պարունակում է **կապակցված** գրաֆ m գագաթներով, համարակալված 0-ից մինչև m-1, և e կողերով, համարակալված 0-ից մինչև e-1։ i-րդ կողը միացնում է u[i] և v[i] գագաթները։

Խաղը նաև պարունակում է n երկարությամբ $p[0], p[1], \ldots, p[n-1]$ տեղափոխություն, որտեղ $m \leq n$ ։ Տեղափոխությունը այն զանգվածն է, որտեղ 0-ից մինչև n-1 թվերը հանդիպում են ճիշտ մեկ անգամ որոշակի հերթականությամբ։ Տեղափոխության **մակարդակը** այն ինդեքսների քանակն է, որոնց համար p[i]=i։

Խաղը կտևի առավելագույնը 10^{100} քայլ։ Ամեն քայլին տեղի է ունենում հետևյալը`

- 1. Եթե Ալիսը որոշում է ավարտել խաղը, ապա այն ավարտվում է։
- 2. <ակառակ դեպքում, Ալիսը ընտրում է **տարբեր ինդեքսներ** $t[0], t[1], \ldots, t[m-1]$ ։ Նշենք, որ խաղը չի պահանջում, որ $t[0] < t[1] < \ldots < t[m-1]$ ։
- 3. Բոբը ընտրում է կողերի իդեսքներից մեկը՝ $0 \le j < e$ ինդեքս և փոխանակում է p[t[u[j]]] և p[t[v[j]]] արժեքները։

Ալիսը ցանկանում է առավելագույն դարձնել տեղափոխության մակարդակը, իսկ Բոբը` նվազագույն։

Ձեր խնդիրը` օգնել Ալիսին և խաղալ Բոբի դեմ, որի քայլերն իրականացվում են գնահատիչի (grader) կողմից։

Ձեզ անհրաժեշտ է որոշել տեղափոխության առավելագույն հնարավոր մակարդակը, եթե երկու խաղացողներն էլ խաղում են օպտիմալ, և այնուհետև խաղալ Բոբի դեմ այնպես, որ ինչ-որ քայլերից հետո հասնեք այդ կամ ավելի բարձր մակարդակի։

Իրականացման մանրամասներ

Դուք պետք է իրականացնեք հետևյալ ֆունկցիան՝

```
int Alice(int m, int e, std::vector<int> u, std::vector<int> v,
    int n, std::vector<int> p)
```

- m։ գագաթների քանակը։
- \\$e\\$։ կողերի քանակը։
- $u \mathrel{\ifmmode {
 m L}\ifmmode {
 m L}\ifmmode$
- n: տեղափոխության երկարությունը։
- p: տեղափոխության զանգված`n երկարությամբ։
- Այս ֆունկցիան կանչվում է ճիշտ մեկ անգամ։
- Ֆունկցիան պետք է վերադարձնի մեկ ամբողջ թիվ` խաղի վերջնական մակարդակը, եթե երկու կողմերն էլ խաղում են օպտիմալ։

Այս ֆունկցիայի ներսում դուք կարող եք կանչել հետևյալ ֆունկցիան`

```
int Bob(std::vector<int> t)
```

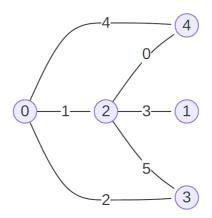
- t։ զանգված՝ m չափի, որը պարունակում է տարբեր ինդեքսներ։
- ullet Այս ֆունկցիան վերադարձնում է մեկ ամբողջ j թիվ, որի համար $0 \leq j < m$ ։
- Այս ֆունկցիան կարելի է կանչել բազմիցս։

Օրինակ

Դիտարկենք հետևյալ կանչը`

```
Alice(5, 6, [4, 0, 3, 1, 4, 2], [2, 2, 0, 2, 0, 3], 10, [8, 2, 7, 6, 1, 5, 0, 9, 3, 4])
```

Գրաֆր հետևյալ տեսքն ունի`



և սկզբնական p տեղափոխությունն է՝ [8, 2, 7, 6, 1, 5, 0, 9, 3, 4]։

Տրված սահմանափակումներից ելնելով, հնարավոր է ապացուցել, որ օպտիմալ խաղի դեպքում վերջնական մակարդակը կլինի 1։

ենթադրենք, Ալիսը կատարում է հետևյալ 4 քայլերը՝

воь-ին փոխանցված \\$t\\$ արժեքը	воь-ի վերադարձը	<ամապատասխան p ինդեքսներ	ք վիճակը փոխանակումից հետո
[3,1,5,2,0]	5	5,2	[8, 2, 5, 6, 1, 7, 0, 9, 3, 4]
[9, 3, 7, 2, 1]	0	1,7	[8,9,5,6,1,7,0,2,3,4]
[5, 6, 7, 8, 9]	1	5,7	[8,9,5,6,1,2,0,7,3,4]
[7, 5, 2, 3, 6]	3	5,2	[8,9,2,6,1,5,0,7,3,4]

Նշենք, որ վերոնշյալ քայլերը պարտադիր չէ, որ օպտիմալ են։ Դրանք տրված են միայն օրինակ բերելու համար։

Այս քայլերից հետո p-ի մակարդակը կլինի 3 (քանի որ p[2]=2, p[5]=5, p[7]=7)։

Ի վերջո, Alice ֆունկցիան պետք է վերադարձնի 1, քանի որ դա է օպտիմալ խաղի արդյունքը։

Սաիմանափակումներ

- $2 \le m \le 400$
- $m-1 \le e \le 400$
- $0 \le u[i], v[i] < m$
- $m \le n \le 400$
- $0 \le p[i] < n$
- Գրաֆը կապակցված է, չունի ցիկլեր կամ կրկնվող կողեր։
- ullet p-ն տեղափոխություն է՝ p[i]
 eq p[j] ցանկացած i
 eq j համար։

ենթախնդիրներ

- 1. (6 միավոր) m=2
- 2. (6 միավոր) e>m
- 3. (10 միավոր) e=m-1
- 4. (24 միավոր) e=m=3
- 5. (24 միավոր) e=m=4
- 6. (30 միավոր) e=m

Յուրաքանչյուր ենթախնդիրում կարող եք ստանալ մասնակի միավոր։ Թող r լինի $\frac{k}{n}$ առավելագույն հարաբերությունը բոլոր թեստերի համար (որտեղ k-ը քայլերի, այսինքն Bob() ֆունկցիայի կանչերի), քանակն է։ Այդ ժամանակ միավորը բազմապատկվում է հետևյալ գործակցով՝

Պայման	Գործակից	
$12 \leq r$	0	
3 < r < 12	$1-\log_{10}(r-2)$	
$r \leq 3$	1	

Մասնավորապես, եթե խնդիրը լուծվում է 3n քայլից պակասով` ստանում եք լրիվ միավորը։ Եթե ավելի քան 12n քայլ է` արդյունքը համարվում է սխալ։

Նմուշային գնահատիչ (Grader)

Նմուշային գնահատիչը մուտքը կարդում է հետևյալ ձևաչափով`

- $\operatorname{unn} 1: m; e$
- ullet տողեր $2+i \ (0 \leq i < e)$: u[i]; v[i]
- $\operatorname{unn} 2 + e: n$
- unn 3+e: $p[0];p[1];\ldots;p[n-1]$

Ելքն ունի հետևյալ տեսքը`

- տող 1։ վերջևական p տեղափոխությունը
- տող 2: Alice () ֆունկցիայի վերադարձած արժեքը
- տող 3։ վերջնական տեղափոխության իրական մակարդակը
- տող 4։ կատարված քայլերի քանակը