



# Highway Tolls

În Japonia, orașele sunt conectate de o rețea de autostrăzi. Rețeaua este formată din  $N$  orașe și  $M$  autostrăzi. Fiecare autostradă conectează o pereche de orașe distincte. Nu există două autostrăzi distincte care conectează aceeași pereche de orașe. Orașele sunt numerotate de la 0 la  $N - 1$  și autostrăzile sunt numerotate de la 0 la  $M - 1$ . Puteți conduce pe oricare autostradă în ambele direcții. Puteți călători, folosind autostrăzile, între oricare două orașe.

O taxă este percepută pentru conducerea pe fiecare din autostrăzi. Taxa pe autostradă depinde de condițiile de **trafic**. Traficul poate fi **relaxat** sau **intens**. Când traficul este relaxat taxa este de  $A$  yen (valută japoneză). Când traficul este intens taxa este de  $B$  yen. Se garantează că  $A < B$ . Luați la cunoștință că valorile  $A$  și  $B$  sunt cunoscute.

Aveți un dispozitiv, care, pentru condiții date ale traficului pe toate autostrăzile calculează taxa totală minimă pe care cineva trebuie să o achitate pentru a călători între orașele  $S$  și  $T$  ( $S \neq T$ ), în condiții de trafic specificate.

Totuși, dispozitivul este doar un prototip. Valorile  $S$  și  $T$  sunt fixate (adică în echipament) și necunoscute. Trebuie să determinați valorile  $S$  și  $T$ . Pentru a realiza aceasta, planificați să specificați dispozitivului anumite condiții de trafic și să folosiți valorile taxelor calculate de acesta pentru a deduce  $S$  și  $T$ . Deoarece specificarea condițiilor de trafic costă, nu doriți să folosiți dispozitivul de multe ori.

## Detalii de Implementare

Trebuie să implementați următoarea procedură:

```
find_pair(int N, int[] U, int[] V, int A, int B)
```

- $N$ : numărul de orașe.
- $U$  și  $V$ : tablouri unidimensionale cu  $M$  elemente, unde  $M$  este numărul de autostrăzi care conectează orașele. Pentru fiecare  $i$  ( $0 \leq i \leq M - 1$ ), autostrada  $i$  conectează orașele  $U[i]$  și  $V[i]$ .
- $A$ : taxa de autostradă când traficul este relaxat.
- $B$ : taxa de autostradă când traficul este intens.
- Această procedură este apelată exact o dată pentru fiecare test.
- Luați la cunoștință că valoarea  $M$  reprezintă dimensiunea tablourilor și poate fi obținută după cum este indicat în Observațiile de implementare.

Procedura `find_pair` poate apela următoarea funcție:

```
int64 ask(int[] w)
```

- Dimensiunea lui  $w$  trebuie să fie  $M$ . Tabloul  $w$  descrie condițiile de trafic.
- Pentru fiecare  $i$  ( $0 \leq i \leq M - 1$ ),  $w[i]$  descrie condițiile de trafic pe autostrada  $i$ . Valoarea  $w[i]$  trebuie să fie 0 sau 1.
  - $w[i] = 0$  înseamnă că traficul pe autostrada  $i$  este relaxat.
  - $w[i] = 1$  înseamnă că traficul pe autostrada  $i$  este intens.
- Această funcție întoarce taxa totală minimă pentru călătoria între orașele  $S$  și  $T$ , în condițiile de trafic specificate de  $w$ .
- Această funcție poate fi apelată de cel mult 100 de ori (pentru fiecare test).

`find_pair` trebuie să apeleze următoarea procedură pentru întoarce răspunsul:

```
answer(int s, int t)
```

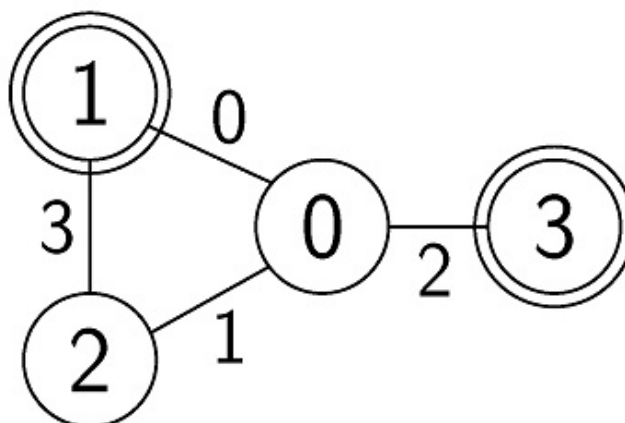
- $s$  și  $t$  trebuie să fie perechea  $S$  și  $T$  (ordinea nu contează).
- Această procedură trebuie să fie apelată exact o dată.

Dacă vreuna din condițiile descrise mai sus nu este respectată, programul este evaluat cu **Wrong Answer**. În caz contrar programul este evaluat cu **Accepted** și punctajul este calculat după numărul de apeluri ale lui `ask` (vedeți Subtask-uri).

## Exemplu

Fie  $N = 4$ ,  $M = 4$ ,  $U = [0, 0, 0, 1]$ ,  $V = [1, 2, 3, 2]$ ,  $A = 1$ ,  $B = 3$ ,  $S = 1$ , și  $T = 3$ .

Grader-ul apelează `find_pair(4, [0, 0, 0, 1], [1, 2, 3, 2], 1, 3)`.



În figura de mai sus, muchia cu numărul  $i$  corespunde autostrăzii  $i$ . Unele apeluri posibile către `ask` și valorile corespunzătoare întoarse sunt descrise mai jos:

Apel	Valoare întoarsă
ask([0, 0, 0, 0])	2
ask([0, 1, 1, 0])	4
ask([1, 0, 1, 0])	5
ask([1, 1, 1, 1])	6

La apelul funcției ask([0, 0, 0, 0]), traficul pe fiecare autostradă este relaxat și taxa de autostradă este 1. Ruta de cost minim de la  $S = 1$  la  $T = 3$  este  $1 \rightarrow 0 \rightarrow 3$ . Taxa totală pentru această rută este 2. Astfel, funcția întoarce 2.

Pentru un răspuns corect, procedura find\_pair ar trebui să apeleze answer(1, 3) sau answer(3, 1).

Fișierul sample-01-in.txt din pachetul arhivat anexat corespunde acestui exemplu. Alte exemple sunt disponibile în același pachet.

## Restricții

- $2 \leq N \leq 90\,000$
- $1 \leq M \leq 130\,000$
- $1 \leq A < B \leq 1\,000\,000\,000$
- Pentru fiecare  $0 \leq i \leq M - 1$ 
  - $0 \leq U[i] \leq N - 1$
  - $0 \leq V[i] \leq N - 1$
  - $U[i] \neq V[i]$
- $(U[i], V[i]) \neq (U[j], V[j])$  and  $(U[i], V[i]) \neq (V[j], U[j])$  ( $0 \leq i < j \leq M - 1$ )
- Puteți călători de la orice oraș la altul folosind autostrăzile.
- $0 \leq S \leq N - 1$
- $0 \leq T \leq N - 1$
- $S \neq T$

În această problemă, grader-ul NU este adaptiv. Aceasta înseamnă că  $S$  și  $T$  sunt fixate la începutul rulării grader-ului și nu vor depinde de întrebările puse de soluția dumneavoastră.

## Subtask-uri

1. (5 puncte) unul dintre orașele  $S$  sau  $T$  este 0,  $N \leq 100$ ,  $M = N - 1$
2. (7 puncte) unul dintre orașele  $S$  sau  $T$  este 0,  $M = N - 1$
3. (6 puncte)  $M = N - 1$ ,  $U[i] = i$ ,  $V[i] = i + 1$  ( $0 \leq i \leq M - 1$ )
4. (33 puncte)  $M = N - 1$
5. (18 puncte)  $A = 1$ ,  $B = 2$

## 6. (31 puncte) Fără constrângeri adiționale

Să presupunem că programul dumneavoastră a fost evaluat ca **Accepted**, și apelează ask de  $X$  ori. Pentru acest test punctajul  $P$ , în funcție de numărul subtask-ului, este calculat după cum urmează:

- Subtask 1.  $P = 5$ .
- Subtask 2. Dacă  $X \leq 60$ ,  $P = 7$ . Altfel  $P = 0$ .
- Subtask 3. Dacă  $X \leq 60$ ,  $P = 6$ . Altfel  $P = 0$ .
- Subtask 4. Dacă  $X \leq 60$ ,  $P = 33$ . Altfel  $P = 0$ .
- Subtask 5. Dacă  $X \leq 52$ ,  $P = 18$ . Altfel  $P = 0$ .
- Subtask 6.
  - Dacă  $X \leq 50$ ,  $P = 31$ .
  - Dacă  $51 \leq X \leq 52$ ,  $P = 21$ .
  - Dacă  $53 \leq X$ ,  $P = 0$ .

Luați la cunoștință că punctajul pentru fiecare subtask este minimul punctajelor obținute pe testele din acel subtask.

## Grader local

Grader-ul local citește detele de intrare în următoarea formă:

- linia 1:  $N M A B S T$
- linia  $2 + i$  ( $0 \leq i \leq M - 1$ ):  $U[i] V[i]$

Dacă programul dumneavoastră a fost evaluat ca **Accepted**, grader-ul local va afișa Accepted:  $q$ , unde  $q$  este numărul de apeluri ale lui ask.

Dacă programul dumneavoastră a fost evaluat ca **Wrong Answer**, grader-ul local va afișa Wrong Answer: MSG, unde MSG este unul dintre mesajele:

- answered not exactly once: Procedura answer nu a fost apelată exact o dată.
- w is invalid: Dimensiunea parametrului w al funcției ask nu este  $M$  sau  $w[i]$  nu este nici 0 nici 1 pentru unele valori ale lui  $i$  ( $0 \leq i \leq M - 1$ ).
- more than 100 calls to ask: Funcția ask a fost apelată mai mult de 100 ori.
- {s, t} is wrong: Procedura answer este apelată cu o pereche incorectă s și t.