

## Станции (stations)

Интернет гръбнака на Сингапур (ИГС) се състои от  $n$  станции, на които са зададени **индекси** от 0 до  $n - 1$ . Също така има  $n - 1$  двупосочни връзки, номерирани от 0 до  $n - 2$ . Всяка връзка свързва две различни станции. Две станции, свързани с пряка връзка, се наричат съседни.

Път от станция  $x$  до станция  $y$  е последователност от различни станции  $a_0, a_1, \dots, a_p$ , така че  $a_0 = x$ ,  $a_p = y$  и всеки две съседни станции в пътя са съседни. Има **точно един** път от всяка станция  $x$  до всяка друга станция  $y$ .

Всяка станция  $x$  може да създаде пакет (пакет от данни) и да го изпрати на някоя друга станция  $y$ , която се нарича **цел** на пакета. Този пакет трябва да бъде насочен по единствения път от  $x$  до  $y$  както следва. Нека станция  $z$  в момента държи пакет, чиято цел е станция  $y$  ( $z \neq y$ ). В тази ситуация станция  $z$ :

1. изпълнява **насочваща процедура**, която определя съседа на  $z$ , който е на единствения път от  $z$  до  $y$  и
2. насочва пакета към този съсед.

Станциите обаче имат ограничена памет и не съхраняват целия списък с връзките в ИГС, за да го използват в насочващата процедура.

Вашата задача е да направите насочваща схема за ИГС, която се състои от две функции.

- Първата функция е по дадено  $n$ , списък с връзките в ИГС и цяло число  $k \geq n - 1$ , като входни данни. Тя задава на всяка станция **различен етикет**, който е цяло число между 0 и  $k$ , включително.
- Втората функция е насочваща процедура, която се разполага във всички станции след присвояването на етикети. Тя получава **само** следните входни данни:
  - $s$ , **етикетът** на станцията, която държи пакета в момента,
  - $t$ , **етикетът** на станцията цел на пакета ( $t \neq s$ ),
  - $c$ , списъкът с **етикетите** на всички съседни на  $s$ .

Тя трябва да върне **етикетът** на съседа на  $s$  към който пакетът трябва да бъде насочен.

В една подзадача, резултатът на вашето решение зависи от най-голямата стойност на етикет даден на някоя станция (общо взето, по-малкото е по-добре).

## Имплементация

Трябва да напишете следните функции:

```
int[] label(int n, int k, int[] u, int[] v)
```

- $n$ : броят станции в ИГС.
- $k$ : най-големият етикет, който може да бъде използван.
- $u$  и  $v$ : масиви с размер  $n - 1$ , описвайки връзките. За всяко  $i$  ( $0 \leq i \leq n - 2$ ) връзка  $i$  свързва станции с индекси  $u[i]$  и  $v[i]$ .
- Тази функция трябва да върне един масив  $L$  с размер  $n$ . За всяко  $i$  ( $0 \leq i \leq n - 1$ )  $L[i]$  е етикетът даден на станция с индекс  $i$ . Всички елементи на масива  $L$  трябва да са различни числа между  $0$  и  $k$ , включително.

```
int find_next_station(int s, int t, int[] c)
```

- $s$ : етикет на станция държаща пакет.
- $t$ : етикет на станция, която е целта на пакета.
- $c$ : масив съдържащ списък с етикетите на всички съседи на  $s$ . Масивът  $c$  е подреден в нарастващ ред.
- Тази функция трябва да върне етикета на съседа на  $s$ , към който пакетът трябва да бъде насочен.

Всеки тест включва един или повече независими сценарии (т.е., описания на различни ИГС). За тест включващ  $r$  сценария, **програма** извикваща горните функции се пуска точно два пъти, както следва.

По време на първото изпълнение на програмата:

- функцията `label` се извиква  $r$  пъти,
- върнатите етикети се запазват от оценяващата система и
- функцията `find_next_station` не се извиква.

По време на второто изпълнение на програмата:

- `find_next_station` може да бъде извикана много пъти. При всяко извикване, се избира **произволен** сценарий и етикетите върнати от извикването на функцията `label` в този сценарий се използват като входни данни на `find_next_station`.
- `label` не се извиква.

В частност, информация запазена в статични или глобални променливи по време на първото изпълнение на програмата не е на разположение по време на изпълнение на функцията `find_next_station`.

## Примери

Разглеждаме следното извикване:

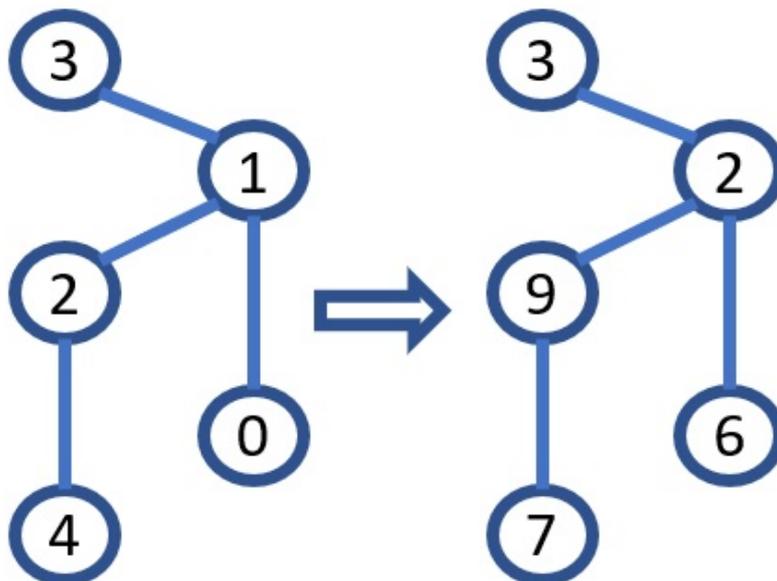
```
label(5, 10, [0, 1, 1, 2], [1, 2, 3, 4])
```

Има общо 5 станции и 4 връзки свързващи двойки станции с индекси (0, 1), (1, 2), (1, 3) и (2, 4). Всеки етикет може да бъде цяло число от 0 до  $k = 10$ .

За да съобщим за следното етикетиране:

Индекс	Етикет
0	6
1	2
2	9
3	3
4	7

функцията `label` трябва да върне [6, 2, 9, 3, 7]. Числата на фигурата показват индексите (в лявата част) и етикетите (в дясната част).



Приемете, че етикетите са дадени както е описано по-горе и разглеждаме следното извикване:

```
find_next_station(9, 6, [2, 7])
```

Това означава, че станцията която държи пакета има етикет 9 и станцията цел има етикет 6. Етикетите на станциите, на пътя към станцията цел, са [9, 2, 6]. Следователно, функцията трябва да върне 2, което е етикетът на станцията към която пакетът трябва да бъде насочен (която има индекс 1).

Разглеждаме друго възможно извикване:

```
find_next_station(2, 3, [3, 6, 9])
```

Тази функция трябва да върне 3, понеже станцията цел с етикет 3 е съсед на станцията с етикет 2 и значи трябва да получи пакета директно.

## Ограничения

- $1 \leq r \leq 10$

За всяко извикване на `label`:

- $2 \leq n \leq 1000$
- $k \geq n - 1$
- $0 \leq u[i], v[i] \leq n - 1$  (за всяко  $0 \leq i \leq n - 2$ )

За всяко извикване на `find_next_station`, входните данни идват от произволно избрано предишно извикване на `label`. Разглеждаме етикетите, които са върнати. Тогава:

- $s$  и  $t$  са етикетите на две различни станции.
- $c$  е списък с всички етикети на съседни на станцията с етикет  $s$ , в нарастващ ред.

За всеки тест, общата дължина на всички масиви  $c$ , подадени на функцията `find_next_station`, не надвишава 100 000 сумарно за всички сценарии.

## Подзадачи

1. (5 точки)  $k = 1000$ , няма станция с повече от 2 съседа.
2. (8 точки)  $k = 1000$ , връзка  $i$  свързва станции  $i + 1$  и  $\lfloor \frac{i}{2} \rfloor$ .
3. (16 точки)  $k = 1\,000\,000$ , най-много една станция има повече от 2 съседа.
4. (10 точки)  $n \leq 8$ ,  $k = 10^9$
5. (61 точки)  $k = 10^9$

В подзадача 5 може да получите частичен резултат. Нека  $m$  е най-голямата стойност на етикет, върната от `label`, измежду всички сценарии. Вашият резултат за тази подзадача се изчислява по следната таблица:

Най-голям етикет	Резултат
$m \geq 10^9$	0
$2000 \leq m < 10^9$	$50 \cdot \log_{5 \cdot 10^5} \left( \frac{10^9}{m} \right)$
$1000 < m < 2000$	50
$m \leq 1000$	61

## Примерен грейдър

Примерният грейдър чете входа в следния формат:

- ред 1:  $r$

следват  $r$  блока, всеки описващ един сценарий. Форматът на всеки блок е както следва:

- ред 1:  $n$   $k$
- ред  $2 + i$  ( $0 \leq i \leq n - 2$ ):  $u[i]$   $v[i]$
- ред  $1 + n$ :  $q$  – броят извиквания на `find_next_station`.
- ред  $2 + n + j$  ( $0 \leq j \leq q - 1$ ):  $z[j]$   $y[j]$   $w[j]$  – **индекси** на станциите, участващи в  $j$ -тото извикване на `find_next_station`. Станцията  $z[j]$  държи пакета, станцията  $y[j]$  е целта на пакета и  $w[j]$  е станцията, към която пакетът трябва да бъде насочен.

Примерният грейдър отпечатва изхода в следния формат:

- ред 1:  $m$

следват  $r$  блока, съответстващи на последователните сценарии във входа. Форматът на всеки блок е както следва:

- ред  $1 + j$  ( $0 \leq j \leq q - 1$ ): **индекс** на станцията, чийто **етикет** е върнат от  $j$ -тото извикване на `find_next_station` в този сценарий.

Забележете, че всяко извикване на примерния грейдър извиква и `label`, и `find_next_station`.