

# Kr4sn4l (Q)

Limit pamięci: 256 MB

Limit czasu: 1.00 s

*Próbował żeś już emacym przez poślifgryfka?*

*Kr4sn4l* to groźny wirus komputerowy, który odtwarza na zapętleniu utwor *My jesteśmy krasnoludki*, a w dzień Barbórki wyświetla użytkownikowi pewien graf dwudzielny<sup>1</sup> i mówi:

*Znajdź mi pieronie cykl zrychtowany z czterech wierzchołków, abo dysk idzie do fedrowanio.*

Jeśli użytkownik nie spełni żądania (nie znajdzie w grafie cyklu długości 4), to *Kr4sn4l* formatuje mu dysk ce.

Grafy wyświetlane przez *Kr4sn4l*a są dość duże: mogą mieć po kilkaset tysięcy wierzchołków, więc zadanie nie jest trywialne. Wirus ma jednak pewną podatność: z dwóch zbiorów niezależnych<sup>2</sup>, na które dzielą się wierzchołki tych grafów dwudzielnych, jeden ma zawsze nie więcej niż 3000 wierzchołków.

Zdarza się też, że w wyświetlonym grafie nie ma odpowiedniego cyklu. W takim wypadku nic już nie da się zrobić: *Kr4sn4l*a nie da się usunąć, bo zmienia gwarę systemu na ślōnsko godke.

Tak się składa, że nadszedł dzień Barbórki, a na Twoim ekranie wyświetlił się graf dwudzielny. Znajdź w nim dowolny cykl długości 4 lub stwierdź, że taki cykl nie istnieje.

## Wejście

W pierwszym wierszu wejścia znajdują się trzy liczby naturalne:  $S$ ,  $T$  i  $M$ . Graf wyświetlony przez *Kr4sn4l*a ma dokładnie  $S + T$  wierzchołków i  $M$  krawędzi.

W  $i$ -tym z kolejnych  $M$  wierszy wejścia znajdują się dwie liczby całkowite  $U_i$  i  $V_i$ , oznaczające, że istnieje krawędź pomiędzy wierzchołkami o numerach  $U_i$  i  $V_i$ .

## Wyjście

W jedynym wierszu wyjścia powinny znaleźć się cztery liczby całkowite, będące numerami wierzchołków cyklu długości 4 w dowolnej kolejności. Jeśli w danym grafie nie istnieje cykl długości 4, to zamiast tego w jedynym wierszu wyjścia powinna znaleźć się liczba -1.

## Ograniczenia

$$2 \leq S \leq 300\,000,$$

$$2 \leq T \leq 3000,$$

$$4 \leq M \leq \min(S \cdot T, 300\,000),$$

$$1 \leq U_i \leq S,$$

$$S + 1 \leq V_i \leq S + T,$$

$$(U_i, V_i) \neq (U_j, V_j) \text{ dla } i \neq j.$$

Gwarantowane jest, że pomiędzy żadnymi dwoma wierzchołkami o numerach  $1, \dots, S$ , ani żadnymi dwoma wierzchołkami o numerach  $S + 1, \dots, S + T$  nie ma krawędzi.

<sup>1</sup>Graf jest dwudzielny, jeśli jego wierzchołki można pokolorować dwoma kolorami, tak, by każda krawędź łączyła wierzchołki różnych kolorów.

<sup>2</sup>Podzbiór wierzchołków w grafie nazwiemy niezależnym, jeśli każde dwa wierzchołki z tego zbioru nie są połączone żadną krawędzią. Na przykład graf jest dwudzielny wtedy i tylko wtedy, gdy jego zbiór wierzchołków można podzielić na dwa zbiory niezależne.

## Przykłady

### Wejście

2 3 5  
1 3  
1 4  
1 5  
2 4  
2 5

### Wyjście

1 2 4 5

### Wyjaśnienie

W tym grafie jest tylko jeden cykl długości 4 (patrz rysunek poniżej).

### Wejście

3 2 4  
1 4  
1 5  
2 5  
3 5

### Wyjście

-1

### Wyjaśnienie

W tym grafie nie ma żadnego cyklu długości 4.

### Wejście

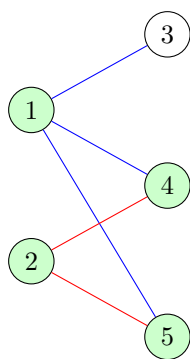
4 4 10  
1 7  
3 6  
1 8  
4 5  
2 6  
4 7  
1 6  
2 8  
3 5  
3 7

### Wyjście

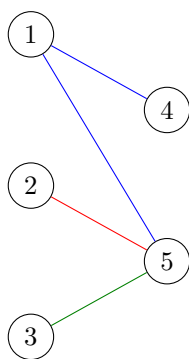
1 2 6 8

### Wyjaśnienie

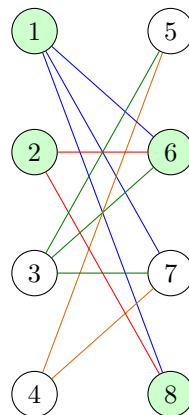
Cykle długości 4 w tym grafie to (1, 2, 6, 8), (1, 3, 6, 7) oraz (3, 4, 5, 7).



Przykład 1



Przykład 2



Przykład 3