

Lora gra online w puzzle. Dziewczynka otrzymała nieskierowany graf, który ma N wierzchołków ponumerowanych od 1 do N . **Pomiędzy każdą parą różnych wierzchołków** istnieje krawędź, która jest albo czerwona albo niebieska. Mówimy, że graf jest czerwono-spójny, jeśli z każdego wierzchołka można osiągnąć wszystkie inne wierzchołki używając tylko czerwonych krawędzi. Podobnie, mówimy, że graf jest niebiesko-spójny, jeśli z każdego wierzchołka możemy osiągnąć wszystkie inne wierzchołki, używając tylko niebieskich krawędzi. Niech stan grafu będzie taką parą liczb (A,B) , że:

- $A=1$, jeśli graf jest czerwono-spójny i $A=0$, jeśli nie jest czerwono-spójny
- $B=1$, jeśli graf jest niebiesko-spójny i $B=0$, jeśli nie jest niebiesko-spójny

Przykładowo, stan $(1, 0)$ opisuje graf, który jest czerwono-spójny i nie jest niebiesko-spójny.

Lora może kliknąć w dowolną krawędź i zmienić jej kolor na przeciwny (z niebieskiego na czerwony lub z czerwonego na niebieski). Celem gry jest wykonanie minimalnej liczby ruchów na dostarczonym grafie tak, aby graf znalazł się w stanie docelowym, który został podany na wejściu (przeanalizowanie przykładów powinno wszystko wyjaśnić). Twoim zadaniem jest napisanie programu **colorgraph**, który obliczy minimalną liczbę kliknięć potrzebną do rozwiązania problemu.

Wejście

W pierwszym wierszu standardowego wejścia zapisano jedną liczbę naturalną N – liczbę wierzchołków w grafie. W każdy z kolejnych N wierszy zapisano po N liczb, oddzielonych spacjami, opisujących kolory krawędzi. Niech G_{ij} oznacza j -tą liczbę w i -tym wierszu. Jeśli $G_{ij}=0$, wtedy krawędź pomiędzy krawędziami i i j jest czerwona. Jeśli zaś $G_{ij}=1$, wtedy krawędź pomiędzy wierzchołkami i i j jest niebieska. Mamy zagwarantowane, że $G_{ij}=G_{ji}$. Dla $i=j$, wartość G_{ij} jest nieistotna, ponieważ graf nie zawiera pętli. W ostatnim wierszu zapisano dwie liczby A i B , oddzielone spacją, opisujące stan docelowy.

Wyjście

W pierwszym wierszu standardowego wyjścia należy wypisać -1 , jeśli nie jest możliwe przekształcenie grafu do stanu docelowego. W przeciwnym przypadku należy wypisać jedną liczbę całkowitą K – minimalną liczbę kliknięć potrzebną do otrzymania grafu w stanie docelowym. W każdym z kolejnych K wierszy należy wypisać po dwie liczby całkowite – końce krawędzi, które Lora powinna kliknąć. Jeśli istnieje wiele poprawnych odpowiedzi, Twój program powinien wypisać dowolną z nich. Kolejność krawędzi nie ma znaczenia.

Ograniczenia

$3 \leq N \leq 250$

Podzadania i ocenianie

Testy są połączone w pary. Aby otrzymać punkty za parę testów, program musi dać dobry wynik w obu przypadkach (normalna sprawa).

| Podzadanie | % testów | Ograniczenia |
|------------|----------|-----------------------------------|
| 1 | 15 % | $N \leq 7$ |
| 2 | 35 % | Docelowy stan to $(1, 1)$ |
| 3 | 50 % | Docelowym stanem nie jest $(1,1)$ |

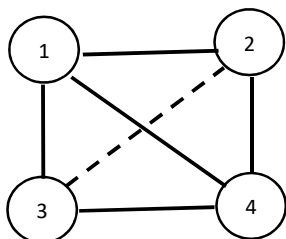
Przykłady

| Wejście #1 | Wyjście #1 | Wejście #2 | Wyjście #2 | Wejście #3 | Wyjście #3 |
|------------|------------|------------|------------|------------|------------|
| 4 | 2 | 3 | -1 | 3 | 0 |
| 1 0 0 0 | 1 3 | 0 1 1 | | 0 1 1 | |
| 0 0 1 0 | 4 3 | 1 0 0 | | 1 0 0 | |
| 0 1 1 0 | | 1 0 0 | | 1 0 0 | |
| 0 0 0 0 | | 1 1 | | 0 1 | |
| 0 1 | | | | | |

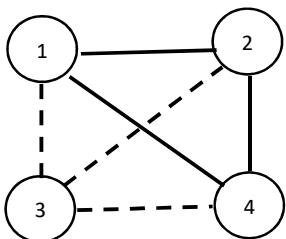
Wyjaśnienie do przykładów

Czerwone krawędzie narysowano linią ciągłą, zaś niebieskie linią przerywaną.

W pierwszym przykładzie mamy następujący graf w stanie (1, 0):



Po zmianie krawędzi 1-3 i 4-3, otrzymujemy graf w stanie (0, 1), który wygląda następująco:



W drugim teście przykładowym graf zawiera 3 wierzchołki i doprowadzenie go do stanu (1, 1) nie jest możliwe.

W trzecim teście przykładowym, graf podany na wejściu jest już w stanie docelowym.