

Round Trip

A program célja:

Ez a program egy **gráf** ciklusait keresi, és ha talál egyet, akkor visszaépíti és kiírja a ciklus városait. Ha nem talál ciklust, akkor **"IMPOSSIBLE"** üzenetet ír ki.

Program lépései:

1. Bemeneti adatok beolvasása:

- A program a n számú csúcsot (városokat) és az m számú élt (utakat) várja bemenetként.
- A gráf egy **szomszédsági listát** használ, hogy tárolja az összes város és azok közvetlen szomszédai közötti kapcsolatokat.

2. DFS (Mélyégi keresés) alkalmazása a gráf bejárásához:

- A program **DFS algoritmust** használ a gráf bejárásához.
- A látogat tömb nyilvántartja, hogy mely városokat látogattunk már meg.
- Az os tömb tárolja minden város előző városát (szülőjét), hogy megakadályozza az önciklusok (visszafelé irányuló élek) téves felismerését.
- A ut lista a keresési verem, amely a mélyégi keresés aktuális útvonalát tartalmazza.

3. Ciklus keresése:

- Ha egy olyan szomszédos városra találunk, amely már látogatott (és nem a szülő), akkor **ciklust találtunk**.
- A ciklus visszaépítése: A program végigmegy a ut listán, és visszafelé rekonstruálja a ciklust.

4. Ciklus kiírása:

- A megtalált ciklust kiírjuk a képernyőre.
- Ha nincs ciklus, akkor a program **"IMPOSSIBLE"** üzenetet ír ki.

Részletes magyarázat lépésről lépésre:

1. Bemenet beolvasása és szomszédsági lista létrehozása:

A program először beolvassa a városok és utak számát:

python

Kód másolása

```
n, m = map(int, input().split())
```

Ezután létrehozza a szomszédsági listát, amelyben minden városhoz hozzáadja annak közvetlen szomszédjait:

```
adj = [[] for _ in range(n + 1)] # Szomszédsági lista, +1, mert 1-indexelt a gráf
for _ in range(m):
    a, b = map(int, input().split())
    adj[a].append(b)
    adj[b].append(a)
```

Rajz a szomszédsági lista alapján:

Tegyük fel, hogy az alábbi gráfot kapjuk (ahol a városokat számokkal jelöljük):

1 -- 2

| |

3 -- 4

A szomszédsági lista így néz ki:

1: [2, 3]

2: [1, 4]

3: [1, 4]

4: [2, 3]

2. DFS keresés (Mélyiségi keresés):

A DFS algoritmus célja, hogy végig járja a gráf összes városát, és megpróbálja megtalálni a ciklust. A következő részlet tartalmazza a DFS-t:

```
def dfs(v):
```

```
    latogat[v] = True
```

```
    ut.append(v)
```

```
    for szomszed in adj[v]:
```

```
        if not latogat[szomszed]:
```

```
            os[szomszed] = v
```

```
            if dfs(szomszed):
```

```
                return True
```

```
    elif szomszed != os[v]: # Ha találunk egy visszafelé irányuló élt (ciklus)
```

```

kor = []
kor.append(szomszed)
idx = len(ut) - 1
while ut[idx] != szomszed:
    kor.append(ut[idx])
    idx -= 1
kor.append(szomszed)
kor.reverse()
print(len(kor))
print(" ".join(map(str, kor)))
return True

ut.pop()
return False

```

- A látogat tömb segít megakadályozni, hogy ugyanazt a várost többször is felkeressük.
- Az os tömb tárolja, hogy a városokat milyen sorrendben látogattuk meg, hogy ne térjünk vissza az előző városba véletlenül.
- A ut lista a keresési verem, amely végig követi a DFS folyamatát.

3. Ciklus felismerése:

A ciklust akkor találjuk meg, amikor a DFS visszafelé érkezik egy olyan szomszédhoz, amely már szerepel a keresési veremben (ut listában), de nem az aktuális szülőváros.

```
elif szomszed != os[v]: # Visszafelé élt találunk
```

```

kor = []
kor.append(szomszed)
idx = len(ut) - 1
while ut[idx] != szomszed:
    kor.append(ut[idx])
    idx -= 1
kor.append(szomszed)
kor.reverse()
print(len(kor))

```

```
print(" ".join(map(str, kor)))
```

```
return True
```

Rajz a ciklus felismerésére:

Ha egy ilyen utat találunk:

1 -- 2 -- 3 -- 4

| |

A program azt látja, hogy amikor a 4-es városból visszafelé eljutunk a 3-as városhoz, egy ciklus található.

4. Ciklus visszaépítése:

Amikor megtalálunk egy ciklust, az ut listát használjuk a ciklus városainak visszaépítésére. A ciklus a következőképpen épül vissza:

1. Kezdjük a visszafelé irányuló él szomszédjával.
2. Addig megyünk vissza a veremben, amíg el nem érjük a ciklus kezdő városát.
3. Miután megtaláltuk a ciklus összes városát, visszafordítjuk őket, hogy a helyes sorrendben jelenjenek meg.

Rajz a ciklus visszaépítésére:

Visszaépítendő ciklus:

3 -- 4 -- 2 -- 3

5. Kimenet:

Ha sikerült ciklust találni, kiírjuk annak hosszát és városait:

```
print(len(kor))
```

```
print(" ".join(map(str, kor)))
```

Példa kimenet:

4

3 4 2 3

Ha nincs ciklus, akkor:

```
print("IMPOSSIBLE")
```

Rajz a kimenet példájához:

Ciklus: 3 -> 4 -> 2 -> 3

Összegzés:

1. **Szomszédsági lista létrehozása:** A városok közötti kapcsolatok nyilvántartása.
2. **DFS algoritmus alkalmazása:** A mélységi keresés végigjárja a gráfot.
3. **Ciklus felismerése:** Ha egy visszafelé irányuló él található, akkor ciklus van.
4. **Ciklus visszaépítése:** A ciklust a keresési verem alapján visszaépítjük.
5. **Kimenet:** Kiírjuk a ciklust, ha létezik, vagy "IMPOSSIBLE" üzenetet, ha nem találtunk ciklust.

Ez a program kiválóan demonstrálja a gráfok bejárását és a ciklusok keresését. A diákok számára az ilyen típusú programok segítenek megérteni az algoritmusok működését és alkalmazását gráfokkal kapcsolatos problémák megoldásában. Tantárgyi koncentráció-matematika.