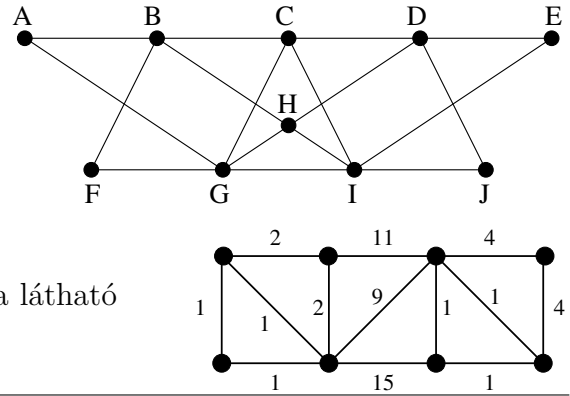


1. Bejárhatja-e a BFS algoritmus a jobbra látható gráf csúcsait az alábbi sorrendben? Ahol a válasz igen, ott adjuk meg az algoritmus futása során keletkező összes adatot (vagyis minden v csúcsra v távolságát a kezdőponttól, azt a csúcsot, ahonnan az eljárás v -t elérte, valamint a bejáráshoz tartozó BFS-fát).



- a) H, B, D, G, I, C, A, F, J, E
- b) F, B, A, G, C, H, I, D, E, J

2. Határozzunk meg egy minimális összsúlyú feszítőfát a jobbra látható élsúlyozott gráfban.

3. Oldjuk meg az 1. feladatot a csúcsok alábbi sorrendjeire is.

- a) J, D, I, C, E, G, H, A, F, B
- b) A, B, G, C, H, F, I, D, E, J

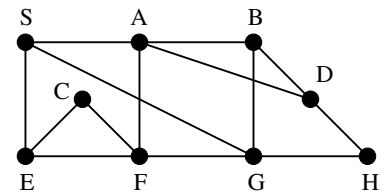
4. Legyen G a 100 csúcsú teljes gráf a $V(G) = \{1, 2, \dots, 100\}$ csúcshalmazon. Minden $1 \leq i, j \leq 100, i \neq j$ esetén legyen az $\{i, j\}$ él súlya az i és j értékek közül a nagyobb. Mennyi erre a súlyfüggvényre nézve egy minimális összsúlyú feszítőfa súlya G -ben? Adjunk meg egy ilyen fát.

5. a) Olyan algoritmust kell terveznünk, amely egy adott G gráf és annak egy e éle esetén eldönti, hogy G -ben van-e e -t tartalmazó kör és ha igen, akkor megtalálja az ilyen körök közül a legrövidebbek egyikét. Hogyan lehetne a BFS algoritmust ennek a feladatnak a hatékony megoldására felhasználni?

b) Mi a helyzet akkor, ha adott él helyett egy adott csúcsot tartalmazó legrövidebb kört kell találnunk?

6. Egy élsúlyozott, összefüggő G gráfban minden él súlya legfölbjebb 100. Tudjuk, hogy G -ben van olyan minimális összsúlyú feszítőfa, ami tartalmaz 100 súlyú élet. Mutassuk meg, hogy ekkor G minden (nem feltétlen minimális összsúlyú) feszítőfája is tartalmaz 100 súlyú élet.

7. a) A BFS algoritmus a jobbra látható ábra gráfjának csúcsait a következő sorrendben járta be: S, □, □, □, H, □, F, C, □. Egészítsük ki a sorozatot a hiányzó csúcsok neveivel (ezeket □ jelöli) és adjuk meg a bejáráshoz tartozó BFS-fát.



b) Tartalmazhatja-e a $\{D, H\}$ élet a gráf egy S-ből indított (tetszőleges) BFS bejáráshoz tartozó BFS-fája? (ZH, 2015. március 19.)

8. Legyen G a 100 csúcsú teljes gráf a $V(G) = \{1, 2, \dots, 100\}$ csúcshalmazon. Minden $1 \leq i, j \leq 100, i \neq j$ esetén legyen az $\{i, j\}$ él súlya 1, ha $i \leq 50$ és $j \leq 50$; legyen az $\{i, j\}$ él súlya 2, ha $i \geq 51$ és $j \geq 51$; végül minden más él súlya legyen 3. Mennyi erre a súlyfüggvényre nézve egy minimális összsúlyú feszítőfa súlya G -ben? Adjunk meg egy ilyen fát.

9. A G összefüggő gráfban minden pont foka 3. Az s csúcsából indított BFS algoritmus a v csúcsot tizenharmadikként éri el (az elsőként elért csúcsnak s -et tekintjük). Előfordulhat-e, hogy v távolsága s -től

- a) 2;
- b) 3;
- c) 8?

10.a) Legyen G összefüggő, egyszerű gráf és $w : E(G) \rightarrow \mathbb{R}$ súlyfüggvény G élein. Tegyük fel, hogy G -ben az e él egyik végpontja v és a v -re illeszkedő minden f élre $w(e) \leq w(f)$ teljesül. Mutassuk meg, hogy G -nek van olyan minimális összsúlyú feszítőfája, ami tartalmazza e -t. (ZH, 2015. március 19.)

b) Legyen G összefüggő gráf és $w : E(G) \rightarrow \mathbb{R}$ súlyfüggvény G élein. Legyen továbbá C egy kör G -ben és e a C egy éle. Tegyük fel, hogy a C kör minden f élére $w(f) \leq w(e)$ teljesül. Mutassuk meg, hogy G -nek van olyan minimális összsúlyú feszítőfája, ami nem tartalmazza e -t. (ZH, 2015. május 4.)

11. Egy összefüggő G gráf egy F feszítőfáját nevezzük a gráf v csúcsára *illeszkedőnek*, ha G -nek van olyan, a v csúcsból indított BFS bejárása, amihez tartozó BFS-fa éppen F . Legfölbjebb hány éle lehet egy 100 csúcsú G összefüggő, egyszerű gráfnak, ha van olyan feszítőfája, ami G minden csúcsára illeszkedik? (ZH, 2015. május 20.)

12*. Legyen G összefüggő gráf és $w : E(G) \rightarrow \mathbb{R}$ súlyfüggvény G élein. Mutassuk meg, hogy G minden (w -re nézve) minimális összsúlyú feszítőfája megkapható, mint a Kruskal-algoritmus egyik lehetséges futásának az eredménye.