

A válaszokat indokolni kell, de a feladatokban szereplő tanult algoritmusokat nem kell részletesen leírni, elég csak azokat a részeket kifejtteni, amelyek az indokláshoz szükségesek.

1. Az alábbi pszeudokód inputja egy  $n$  sorból és  $n$  oszlopból álló  $A$  mátrix, lépésnek az értékadás és az összehasonlítás számít. Igaz-e, hogy ez a kód  $O(n)$ -es? Ha igaz, akkor lássa be ezt, ha pedig nem igaz, akkor lássa be, hogy  $O(n^2)$ -es az algoritmus.

```

ciklus i = 1-től n-ig:
    ha A[i,i] == 0:
        k := 0
        ciklus amíg k < 20:
            A[i,i] := A[i,i] + k
            k := k+1
        ciklus vége
    ciklus vége

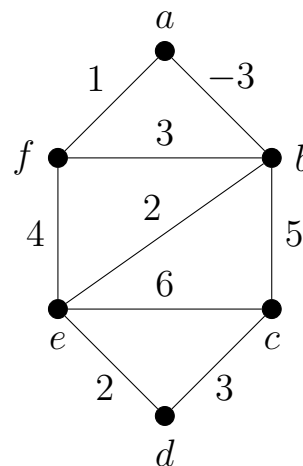
```

2. (a) Mikor mondjuk, hogy egy irányítatlan gráf fa?  
 (b) Mondja ki az  $n$  csúcsú fa éleinek számáról tanult állítást és bizonyítsa be. A bizonyítás során felhasználhatja indoklás nélkül, hogy minden legalább 2 csúcsú fában van legalább két elsőfokú pont.

3. Egy irányított gráf élei a következők:  $AB, AC, BC, BD, CE, DF, DG, EB, ED, EF$ . Futassa le a mélységi bejárást az  $A$  csúcsból ezen a gráfon, majd a mélységi bejárás eredményét felhasználva, az órán tanult módszerrel döntse el, hogy van-e ebben a gráfban topologikus sorrend és ha van, akkor adjon is meg egyet.

4. Az alábbi gráfon futtatjuk Prim algoritmusát az  $a$  csúcsból, az  $ab$  és  $af$  élek beválasztása után a *legolcsóbb* tömb így néz ki:

a	b	c	d	e	f
*	*	5	$\infty$	2	*



(a) Hogyan néz ki a *közeli* tömb ekkor és miért?  
 (b) Melyik élet választja be most az algoritmus és hogyan változik ettől a *legolcsóbb* tömb? Röviden indokolja is a választ.

5. BFS-t (szélességi bejárást) futtatunk az  $A, B, C, D, E, F$  csúcsokból álló irányítatlan  $G$  gráfon az  $A$  kezdőcsúcsból, a BFS fába az  $AB, AC, BD, CE, CF$  élek kerülnek be ebben sorrendben. Mely csúcsokkal lehet összekötni az  $E$  csúcs a gráfban, melyekkel nem és miért?
6. Mutassa meg, hogy ha egy 30 csúcsú AVL-fában az 1 és 30 közötti egész számokat tároljuk (az 1 és a 30 is benne van), akkor nem lehetséges, hogy egy érték keresése során a 2, 8, 3, 7 számokat látjuk ebben a sorrendben.
7. Szomszédossági mátrixával adott egy  $n$  csúcsú, irányítatlan  $G$  gráf és adott egy, a csúcsokkal indexelt  $R$  tömbben a csúcsok egy részhalmaza oly módon, hogy ha a  $v$  csúcs nincsen benne a részhalmazban, akkor  $R[v] = 0$ , ha pedig  $v$  benne van a részhalmazban, akkor  $R[v] = 1$ .  
Azt szeretnénk eldönteni, hogy igaz-e, hogy mindegyik  $R$ -beli csúcspár össze van kötve a gráfban.

Adjon erre a feladatra  $O(n^2)$  lépésszámú algoritmust.

8. Szomszédossági mátrixával adott egy város úthálózatának élsúlyozott, irányított gráfja: a csúcsok a csomópontok, az élek a csomópontok közötti közvetlen utak, az élek súlya pedig azt mutatja, hogy mennyi az adott útszakasz hossza. Adott a gráfban két kijelölt él,  $(u_1, v_1)$  és  $(u_2, v_2)$ , és két kijelölt csúcs,  $A$  és  $B$ , és szeretnénk meghatározni a legrövidebb olyan út hosszát, ami  $A$ -ból  $B$ -be vezet úgy, hogy legfeljebb az egyik kijelölt élet használja.

Melyik tanult algoritmust lehet alkalmazni, hogyan és miért, ha  $O(n^2)$  lépésben meg akarjuk oldani ezt a feladatot? (Itt  $n$  szokásos módon a gráf csúcsainak számát jelöli.)