

# A Számítástudomány alapjai

1. ZH javítókulcs (2020. 11. 05.)

Az útmutató mintamegoldásokat tartalmaz. A pontszámok tájékoztató jelleggel lettek megállapítva az értékelés egységesítése céljából. Egy pontszám előtt szereplő állítás kimondása, tétel felidézése nem jelenti automatikusan az adott pontszám megszerzését. Az adott részpontszám megítélésének az a feltétele, hogy a megoldáshoz vezető gondolatmenet megfelelő részének végiggondolása világosan kiderüljön a dolgozatból. Ha ez utóbbi kiderül, ám a kérdéses állítás, tétel, definíció nincs rendesen kimondva, akkor a részpontszám legalább részben jár.

Természetesen az ismertettektől eltérő, ám helyes megoldásokért teljes pontszámok, rész-megoldásokért pedig az útmutatóbeli pontozás intelligens közelítésével meghatározott arányos részpontszámok járnak. Számolási hibáért általában hibánként 1 pontot vonunk le.

1. Hányféleképp lehet sorba rendezni az OSZLOPALKAT szóban található 11 betűt úgy, hogy a sorrend ne a LAKATOS szóval kezdődjön? (Az azonos betűket nem különböztetjük meg.)

Ha nincs kikötés a sorozat kezdetére, akkor ismétléses permutációkat kell számolni: 11 elemből 3 elem kétszer jelenik meg, ezért a lehetséges sorbarendezések száma a tanultak szerint  $\frac{11!}{2!^3}$ . (4 pont)

Ezzel leszámoltuk a LAKATOS kezdetű sorozatokat is. Ezek számát úgy kapjuk, hogy a maradék 4 betűt (Z, L, O, P) tetszőlegesen sorba rakjuk a LAKATOS kezdés után. Ezt az említett 4 elem permutációja, tehát  $4!$  van belőlük. (3 pont)

A válasz tehát a két fenti mennyiség különbsége, (2 pont)

azaz  $\frac{11!}{2!^3} - 4!$ . (1 pont)

2. A  $G$  irányítatlan gráfnak nyolc csúcsa van:  $a, b, c, d, e, f, g, h$ . Ezek fokszámai rendre 6, 4, 4, 2, 2, 2, 1, 1. A  $G$  éleinek egy alkalmas irányításával létrejövő  $G'$  irányított gráfban a fenti csúcsokból rendre  $D, 3, 1, 1, 2, 1, 0, 0$  él lép ki. Határozzuk meg  $D$  értékét!

A  $G$  gráfban a fokszámösszeg 22, ezért  $G$ -nek a HSL miatt pontosan 11 éle van. (4 pont)

Ha egy irányított gráfban összeadjuk az egyes csúcsokból kilépő élek számát, akkor (a HSL irányított változata miatt) épp a gráf éleinek számát kapjuk. (2 pont)

Mivel  $G'$ -nek is 11 éle van, (1 pont)

ezért  $11 = D + 3 + 1 + 1 + 2 + 1 + 0 + 0$ , (2 pont)

ahonnan  $D = 3$  a feladat kérdésére a válasz. (1 pont)

3. Hány csúcsa van az  $F$  fának, ha  $F$ -nek pontosan két nyolcadadfokú és tizenhárom negyedfokú csúcsa van, és  $F$  minden más csúcsa levél?

Jelölje  $\ell$  az  $F$  leveleinek számát! Ekkor  $F$  csúcsai száma  $|V(F)| = 2 + 13 + \ell = 15 + \ell$ , (1 pont)

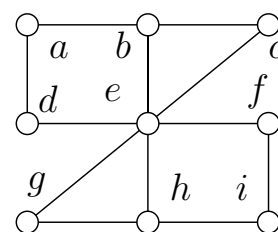
$F$  élei száma pedig az órán tanultak szerint ennél 1-gyel kevesebb, azaz  $|E(F)| = 14 + \ell$ . (2 pont)

A HSL miatt a fokszámösszeg az élszám kétszerese, azaz  $1 \cdot \ell + 4 \cdot 13 + 8 \cdot 2 = 2 \cdot (14 + \ell)$ , (4 pont)

ahonnan  $\ell + 68 = 28 + 2\ell$  alapján  $\ell = 40$  adódik. (2 pont)

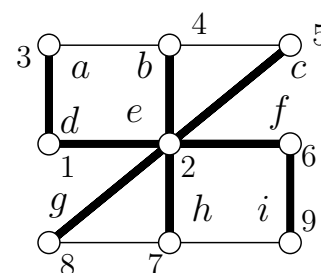
Innen  $F$  csúcsainak száma  $|V(F)| = 15 + \ell = 15 + 40 = 55$ , és ez a válasz a feladatbeli kérdésre. (1 pont)

4. Indítsunk az ábrán látható  $G$  gráf  $d$  csúcsából szélességi bejárást és határozzuk meg a hozzá tartozó szélességi fát. Végrehajtható-e a fent említett BFS úgy, hogy  $bc$  faél legyen?



Az órán tanultak szerint végrehajtjuk a szélességi bejárást. Az ábrán az egyes csúcsok mellett látható szám az elérési (és az ezzel azonos befejezési) sorrendet mutatja, a megvastagított élek pedig a faélek: ezek mentén érjük el a korábban elért csúcsból a később elértet. (7 pont)

Az órán azt is tanították, hogy a BFS fa egy legrövidebb utak fája a gyökérből. Ezért a  $b$  és  $c$  csúcsok távolsága  $d$ -től egyaránt 2. Ha azonban  $bc$  faél lenne egy  $d$ -ből induló BFS bejárást után, akkor  $dist(d, b) \neq dist(d, c)$  lenne, ami nem igaz. Tehát  $bc$  nem lehet  $d$ -ből indított szélességi bejárást után faél. (3 pont)



5. A mellékelt táblázat a Dijkstra algoritmus lefutását mutatja a  $G$  irányítatlan gráfon. Az egyes sorok az adott fázis utáni  $(r, \ell)$ -felső becsléseket adják meg. Határozzuk meg, milyen sorrendben kerültek be az egyes csúcsok a KÉSZ halmazba, azaz adjuk meg  $G$  csúcsainak az algoritmus által meghatározott  $u_1, u_2, \dots, u_n$  sorrendjét!

	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$
	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	$\infty$
	42	24	7	0	$\infty$
	33	16	7	0	77
	24	16	7	0	18
	22	16	7	0	18

Az órán tanultak szerint a KÉSZ halmazba nem tartozó csúcsok közül mindig az a csúcs (vagy azon csúcsok egyike) kerül be a KÉSZ halmazba, amelyikre a legkisebb az  $(r, \ell)$ -felső becslés. (2 pont)

Ezért a táblázat minden becslést tartalmazó sorából ki kell választani a legkisebb elemet azon elemek közül, amiknek az oszlopából még nem választottunk egyetlen elemet sem legkisebbnek. Az így meghatározott elemeket bekereteztük a jobb oldalon látható táblázatban. (6 pont)

Mindezek alapján a  $G$  gráf csúcsai  $d, c, b, e, a$  sorrendben kerültek be a KÉSZ halmazba. (2 pont)

	$a$	$b$	$c$	$d$	$e$
	$\infty$	$\infty$	$\infty$	0	$\infty$
	42	24	7	0	$\infty$
	33	16	7	0	77
	24	16	7	0	18
	22	16	7	0	18

- ★ Legyen  $G = (V, E)$  véges, irányítatlan gráf. Tegyük fel, hogy a  $k : E \rightarrow \mathbb{R}_+$  költségfüggvényre ugyanúgy 14 a minimális költségű feszítőfa költsége, mint a  $k'$  költségfüggvényre, ahol  $k'(e) = 2k(e) - 1$  a  $G$  minden  $e$  élére. Mennyi a minimális költségű feszítőfa költsége a  $k''(e) = 2k(e) + 1$  képlettel megadott  $k''$  költségfüggvényre?

Az órán azt tanították, hogy a Kruskal-algoritmus outputja minimális költségű feszítőfa. (1 pont)

A Kruskal-algoritmus az élekről a költségek nemcsökkenő sorrendjében, mohón dönti el, hogy beveszi-e az adott élt az outputba vagy sem. (1 pont)

Ha  $G$  éleit a  $k$  költségfüggvény szerint nemcsökkenő sorrendbe rendezzük, akkor ugyanez a sorrend a  $k'$  és a  $k''$  költségfüggvényekre is nemcsökkenő sorrend lesz. (1 pont)

Ezért a Kruskal-algoritmusnak a  $k$  költségfüggvényre megtalált outputja minimális költségű feszítőfa lesz a  $k'$  és a  $k''$  költségfüggvényekre is. (2 pont)

Legyen  $F$  ez az output. Ekkor

$$14 = k'(F) = \sum_{e \in F} k'(e) = \sum_{e \in F} (2k(e) - 1) = \left( \sum_{e \in F} 2k(e) \right) - |F| = 2k(F) - |F| = 28 - |F|,$$

azaz  $|F| = 14$ . (3 pont)

Ebből viszont

$$k''(F) = \sum_{e \in F} k''(e) = \sum_{e \in F} (2k(e) + 1) = \left( \sum_{e \in F} 2k(e) \right) + |F| = 2k(F) + |F| = 28 + 14 = 42$$

a feladat kérdésére a válasz. (2 pont)