

Kombinatorika és gráfelmélet I  
1. ZH, 2011. okt. 17. 14.15-15.45, STFKIS  
**Javítókulcs**

Az útmutató mintamegoldásokat tartalmaz. A pontszámokat tájékoztató jelleggel állapítottuk meg, az értékelés egységesítése céljából. Egy pontszám előtt szereplő állítás kimondása, tétel felidézése nem jelenti automatikusan az adott pontszám megszerzését. Az adott részpontszám megítélésén az a feltétele, hogy a megoldáshoz vezető gondolatmenet megfelelő részének végig gondolása 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 ismertettekől 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. Legyen  $1 < k < n$ . Legyenek  $G$  csúcsai  $v_1, v_2, \dots, v_n$ , bármely  $1 \leq i < j \leq n$  esetén  $v_i$  és  $v_j$  össze van kötve akkor és csak akkor, ha  $k < j$ . Határozzuk meg, hogy milyen  $n, k$  párokra lesz  $G$ -ben Hamilton út!

Legyen  $n$  páros. Ha  $k \leq n/2$ , akkor a  $v_1 v_n v_2 v_{n-1} v_3 \dots v_{n-k+2} v_k$  út, kiegészítve a megmaradó  $v_{k+1}, \dots, v_{n-k+1}$  csúcsokon át vezető úttal, egy Hamilton utat ad. 2 pont

Ha viszont  $k \geq n/2 + 1$ , akkor  $k \geq n - k + 2$ . Hagyjuk el a gráfból a  $v_{k+1}, \dots, v_n$  csúcsokat, a megmaradó  $v_1, \dots, v_k$  csúcsok között nem vezet él. Így  $n - k$  csúcs elhagyásával  $k \geq n - k + 2$  komponensre esett szét a gráf, ami azt jelenti, hogy nem tartalmaz Hamilton utat. 2 pont

Most tegyük fel, hogy  $n$  páratlan. Ha  $k \leq (n+1)/2$ , akkor a  $v_1 v_n v_2 v_{n-1} v_3 \dots v_{n-k+2} v_k$  út, kiegészítve az esetlegesen megmaradó  $v_{k+1}, \dots, v_{n-k+1}$  csúcsokon át vezető úttal, egy Hamilton utat ad. 2 pont

Ha viszont  $k \geq (n+3)/2$ , akkor  $k \geq n - k + 3$ . Hagyjuk el a gráfból a  $v_{k+1}, \dots, v_n$  csúcsokat, a megmaradó  $v_1, \dots, v_k$  csúcsok között nem vezet él. Így  $n - k$  csúcs elhagyásával  $k \geq n - k + 3$  komponensre esett szét a gráf, ami azt jelenti, hogy nem tartalmaz Hamilton utat. 2 pont

Összefoglalva, akkor és csak akkor van Hamilton út, ha  $k \leq \lceil n/2 \rceil$ . 2 pont

2. A teljes gráf éleit úgy súlyoztuk meg, hogy minden csillag (egy csúcsból induló összes él) egy minimális összsúlyú feszítőfa. Bizonyítsuk be, hogy az összes élnek ugyanaz a súlya.

Először bebizonyítjuk, hogy bármely két, egy csúcsból induló élnek egyforma a súlya. Tegyük fel, hogy  $s(uv) > s(vw)$ . Vegyük az  $u$  középpontú csillagot, ami a feltétel szerint egy minimális összsúlyú feszítőfa. Cseréljük ki az  $uv$  élet a  $vw$  élre. A kapott gráf már nem csillag, viszont feszítőfa, és kevesebb a súlya, mint a csillagnak, ami ellentmondás. Tehát bármely két, egy csúcsból induló élnek egyforma a súlya. 8 pont

Most vegyünk két élet, amelyeknek nincs közös végpontja, mondjuk  $uv$  és  $wz$ . Ekkor a fentiek alapján mindkettőnek annyi a súlya, mint az  $uw$  élnek, tehát egyforma a súlyuk. Így az összes élnek ugyanaz a súlya. 2 pont

3. A 100 csúcsú  $G$  gráf egy  $K_{10}$  (teljes 10 csúcsú gráf) és egy  $K_{90}$  (teljes 90 csúcsú gráf) diszjunkt uniója. Minimálisan hány élt kell behúzni, hogy a kapott gráf egyszerű legyen, és legyen Euler köre?

Ahhoz, hogy legyen Euler kör, minden fokszámnak párosnak kell lenni. Jelenleg mind a száz foksám páratlan. A  $K_{90}$ -ben szereplő 90 páratlan fokú csúcs közé nem húzhatunk újabb élet, mert már bármely kettő össze van kötve. 4 pont

Tehát mind a 90 csúcsához különböző élet kell húzni, vagyis legalább 90 élre van szükség. 3 pont

Ennyi viszont elég is. Legyenek a  $K_{10}$  csúcsai  $u_1, u_2, \dots, u_{10}$ , a  $K_{90}$  csúcsai  $v_1, v_2, \dots, v_{90}$ . Húzzuk be az  $u_1 v_1, u_2 v_2, \dots, u_{10} v_{10}$  éleket, és az  $u_1 v_{11}, u_1 v_{12}, \dots, u_1 v_{90}$  éleket. A kapott gráf egyszerű, 1 pont

és összefüggő, 1 pont

minden fok páros, tehát van Euler köre.

1 pont

4. Egy 30 csúcsú egyszerű gráf két csúcsának a foka 10, a többi 20. Bizonyítsuk be, hogy tartalmaz Hamilton utat.

1. **Megoldás.** Ha a két 10 fokú csúcs össze van kötve, akkor teljesül az Ore feltétel, így van Hamilton kör, vagyis Hamilton út is van. 5 pont

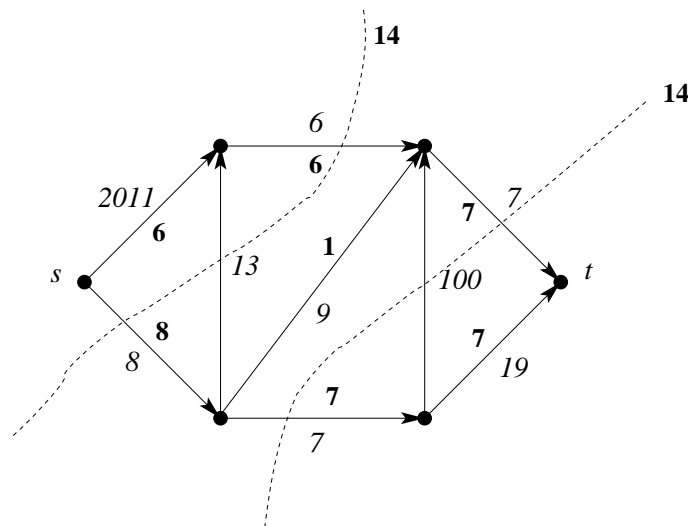
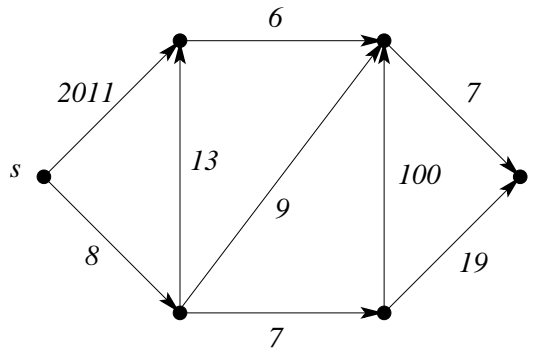
Ha nincsenek összekötve, akkor viszont kössük őket össze. A kapott gráfban teljesül az Ore feltétel, így van Hamilton kör, elhagyva az extra élet még maradnia kell egy Hamilton útnak. 5 pont

2. **Megoldás.** Teljesül a Pósa illetve a Chvátal feltétel, így van Hamilton kör, vagyis Hamilton út is van. 10 pont

5. a. Bizonyítsuk be, hogy az alábbi hálózatban a maximális folyam nagysága 14.

b. El lehet érni egyetlen él kapacitásának a megváltoztatásával, hogy a maximális folyam nagysága 13 legyen? (Ha igen, hogyan? Ha nem, miért nem?)

c. El lehet érni egyetlen él kapacitásának a megváltoztatásával, hogy a maximális folyam nagysága 15 legyen? (Ha igen, hogyan? Ha nem, miért nem?)



a. A második ábrán látható egy 14 értékű folyam, és egy (sőt! kettő!) 14 kapacitású vágás.

4 pont

b. A 6, 8, vagy valamelyik 7 kapacitású él kapacitását eggyel csökkentve kapunk egy 13 értékű vágást. Mivel semelyik vágás értéke sem csökkenhetett több mint eggyel, most 13 a legkisebb vágás kapacitása. Tehát a maximális folyam értéke is 13. 3 pont

c. Az ábrán látható két 14 értékű vágás. Egy él kapacitásának a megváltoztatásával legfeljebb az egyik vágás változhat, így maradni fog egy 14 kapacitású vágás. Tehát itt a válasz NEM. 3 pont

6. Legyenek  $G$  csúcsai  $v_1, v_2, \dots, v_{10}$  és  $u_{i,j}$ ,  $1 \leq i < j \leq 10$ . (Tehát  $G$ -nek összesen 55 csúcsa van.) Minden  $u_{i,j}$  csúcs össze van kötve a  $v_i$  és  $v_j$  csúcsokkal. Más él nincs. Hány feszítőfa található  $G$ -ben?

Vegyünk egy teljes gráfot a  $v_1, v_2, \dots, v_{10}$  csúcsokon, és tekintsünk egy tetszőleges  $F$  feszítőfáját. Ennek 9 éle van, és 36 csúcspár nincs összekötve. Ehhez hozzárendelhetünk  $2^{36}$  darab feszítőfát  $G$ -ben a következő módon. Ha  $F$ -ben  $v_i$  és  $v_j$  össze van kötve, akkor vegyük az  $u_{i,j}v_i$  és az  $u_{i,j}v_j$  éleket. Ha  $v_i$  és  $v_j$  nincs összekötve, akkor meg vegyük vagy csak az  $u_{i,j}v_i$  vagy csak az  $u_{i,j}v_j$  élet. Így  $2^{36}$  darab feszítőfát kaptunk  $G$ -ben. 3 pont

Most bebizonyítjuk, hogy  $G$  összes feszítőfáját pontosan egyszer kaptuk meg. Nyilván egy adott  $F$ -hez csupa különböző feszítőfát rendeltünk. 1 pont

Tekintsük  $G$  egy feszítőfáját,  $\bar{F}$ -et. Minden  $1 \leq i < j \leq 10$  számpárra, ha  $u_{i,j}$  foka 2, akkor hagyjuk el az  $u_{i,j}$  csúcsot, és kössük össze a  $v_i$  és  $v_j$  csúcsokat. Ha pedig  $u_{i,j}$  foka 1, akkor hagyjuk el az  $u_{i,j}$  csúcsot. Ezekkel a lépésekkel nem csináltunk kört, és nem rontottuk el az összefüggőséget, tehát a végén  $v_1, v_2, \dots, v_{10}$  csúcsokon levő teljes gráf egy  $F$  feszítőfáját kaptuk, és az  $F$ -hez rendelt  $2^{36}$  darab feszítőfa egyike éppen  $\bar{F}$ . 3 pont

Mivel a  $v_1, v_2, \dots, v_{10}$  csúcsokon  $10^8$  darab feszítőfa van,  $G$ -nek  $2^{36}10^8$  feszítőfája van. 3 pont