

Kombinatorika és gráfelmélet II  
1. ZH, 2011. március 19. 10.15-11.45, K232  
**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 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 ismertetettéktől eltérő, ám helyes megoldásokért teljes pontszámok, részmeoldásokért pedig az útmutatóbeli pontozás intelligens közelítésével meghatározott arányos részpontszámok járnak. Számolási hibáért általában (hibánként) 1 pontot vonunk le.

1. Egy összefüggő síkgráfnak 700 csúcsa és 1000 éle van. Bizonyítsuk be, hogy a duálisa nem egyszerű gráf.

Legyenek $d_1, d_2, \dots, d_{700}$ a csúcsok fokszámai. $d_1 + d_2 + \dots + d_{700} = 2e = 2000$	1 pont
Ha minden $d_i \geq 3$ , akkor $d_1 + d_2 + \dots + d_{700} \geq 3 \cdot 700 = 2100$ , ami tehát lehetetlen.	3 pont
Ezért van olyan csúcs, aminek a fokszáma kevesebb mint 3.	1 pont
Mivel a gráf összefüggő, 0 fokú pont nincs, tehát valamelyik csúcs foka 1 vagy 2.	2 pont
Egy 1 fokú pont a duálisban egy hurokélnek felel meg, egy 2 fokú pedig egy kétszeres élnek.	2 pont
Tehát a duális nem lehet egyszerű gráf.	1 pont

2.  $G$  síkgráf, csúcsai  $v_1, v_2, \dots, v_n$ ,  $n \geq 11$ . Minden  $v_i$  csúcsához tartozik egy  $L(v_i)$  színlista. Minden  $i > 11$ -re  $|L(v_i)| = 6$ , és  $1 \leq i \leq 11$ -re  $|L(v_i)| = 5$ . Bizonyítsuk be, hogy  $G$   $L$ -színezhető.

A következő (hajszálnyival erősebb) állítást bizonyítjuk, a csúcsok számára vonatkozó teljes indukcióval. Ha $k \leq 11$ csúcs listája 5 hosszú, a többié 6 hosszú, akkor a gráf kiszínezhető az adott listákról.	1 pont
Ez legfeljebb 5 csúcsú gráfokra triviálisan igaz.	1 pont
Tegyük fel, hogy $n$ -nél kevesebb csúcsú gráfokra már beláttuk az állítást. Tekintsünk egy $n$ csúcsú gráfot a feltételeket kielégítő listákkal.	1 pont
Ha van egy $v$ legfeljebb 4 fokú csúcs, akkor hagyjuk el, a maradék gráf az indukciós feltevés alapján kiszínezhető az adott listákról. Tegyük vissza a $v$ csúcsot, legalább 5 hosszú a listája, és legfeljebb 4 tiltott szín van a szomszédai miatt, így öt is ki tudjuk színezni.	2 pont
Ha pedig minden fokszám legalább 5, akkor legalább 12 darab 5 fokú csúcs van, mert a fokszámok összege legfeljebb $6n - 12$ .	2 pont
Ezért választhatunk egy olyan $v$ 5 fokú csúcsot, amelynek 6 hosszú a listája. Ezt elhagyva a maradék gráf az indukciós feltevés alapján kiszínezhető az adott listákról. Tegyük vissza a $v$ csúcsot, ennek 6 hosszú a listája, és legfeljebb 5 tiltott szín van a szomszédai miatt, így öt is ki tudjuk színezni.	3 pont

3. A  $G$  összefüggő 2011 csúcsú síkgráf részgráfja a duálisának. Hány éle van?

Tegyük fel, hogy $G$ -nek $n$ csúcsa, $e$ éle és $t$ tartománya van.	1 pont
Egy gráfnak és a duálisának ugyanannyi éle van.	1 pont
$G$ -nek nincs izolált pontja, mert összefüggő.	1 pont
Ezért $G$ és a duálisa izomorfak, így a duálisnak is $n$ csúcsa van.	3 pont
$G$ minden tartománya megfelel a duális egy csúcsának, ezért $n = t$ .	2 pont
Ekkor viszont az Euler formula alapján $n - e + n = 2$ , $e = 2n - 2$ .	1 pont
Behelyettesítve $e = 4020$ .	1 pont

4. Tetszőleges  $G$  gráfra legyen  $2G$  a következő gráf. Vesszük  $G$  két diszjunkt példányát, és az egymásnak megfelelő csúcsokat a két példányban összekötjük.

- (a) Milyen  $n$ -re lesz a  $2K_n$  gráf perfekt? ( $K_n$  a teljes  $n$  csúcsú gráf.)  
(b) Milyen  $n$ -re lesz a  $2C_n$  gráf perfekt? ( $C_n$  az  $n$  csúcsú kör.)

- (a)  $2K_n$  komplementere egy  $K_{n,n}$  teljes páros gráf, minusz egy teljes párosítás a két osztály között. 1 pont  
 Ez egy páros gráf, tehát perfekt. 2 pont  
 A gyenge perfekt gráf tétel miatt, ennek a komplementere,  $2K_n$  is perfekt. 2 pont  
 (b)  $2C_n$  tartalmazza  $C_n$ -et mint feszített részgráf. 1 pont  
 Tehát ha  $n \geq 5$  és páratlan, akkor  $2C_n$  nem perfekt. 1 pont  
 Ha  $n$  páros, akkor viszont  $2C_n$  páros gráf: egyik osztály az egyik  $C_n$  páros indexű pontjai, és a másik páratlan indexű pontjai. A másik osztály a többi pont. Ezért  $2C_n$  perfekt. 1 pont  
 Ha  $n = 3$ , akkor pedig könnyen ellenőrizhető hogy  $2C_n$  nem tartalmaz feszített 5 hosszú kört. (sem a komplementerét, ami ugyancsak feszített 5 hosszú kör.) Akárhogy hagyunk el egy pontot a hat közül, ugyanazt a feszített részgráfot kapjuk, de ez nem 5 hosszú kör. 1 pont  
 Tehát ha  $n \geq 5$  és páratlan, akkor  $2C_n$  nem perfekt, különben igen. 1 pont

5. Legyen  $G(V, E)$  egy gráf, amelyre  $E = E_1 \cup E_2$ , és a  $G_1(V, E_1)$  és  $G_2(V, E_2)$  gráfok síkgráfok. Bizonyítsuk be, hogy  $\chi(G) \leq 12$ . (Vagyis két síkgráf uniója kiszínezhető 12 színnel.) Mutassunk olyan gráfot, ami két síkgráf uniója, és a kromatikus száma legalább 6.

- A csúcsok számára vonatkozó teljes indukcióval bizonyítjuk az állítást. Ha  $n \leq 12$  akkor az állítás triviális. Tegyük fel, hogy  $n$ -nél kevesebb csúcsú gráfokra már beláttunk az állítást. 1 pont  
 Egy  $n$  csúcsú síkgráfnak legfeljebb  $3n - 6$  éle van, tehát két síkgráf uniójának legfeljebb  $6n - 12$ . 1 pont  
 Ha minden  $d_i$  fokszám legalább 12 lenne akkor  $2e = d_1 + d_2 + \dots + d_n \geq 12n$ , ami lehetetlen. Tehát van egy legfeljebb 11 fokú  $v$  csúcs. 3 pont  
 Ezt a csúcsot elhagyva, az indukciós feltevés szerint a maradék gráf kiszínezhető 12 színnel. 1 pont  
 Tegyük vissza a  $v$  csúcsot, mivel ennek legfeljebb 11 a fokszáma, legfeljebb 11 tiltott szín van, ezért ezt is ki tudjuk színezni a 12 szín valamelyikével. 1 pont  
 A 6 csúcsú teljes gráf könnyen megkapható mint két síkgráf uniója, és természetesen 6 a kromatikus száma. 3 pont

6. Adott 100 darab gráf,  $G_1, G_2, \dots, G_{100}$ . Bizonyítsuk be, hogy vagy van köztük 10 olyan, amelyek közül egyik sem részgráfja a másiknak, vagy van köztük 10 olyan, hogy bármely kettőből valamelyik részgráfja a másiknak.

- Először egy hiányos megoldás: Tegyük fel, hogy a  $G_1, G_2, \dots, G_{100}$  gráfok különbözőek. 1 pont  
 Vezessünk be egy relációt a gráfok között.  $G_i \prec G_j$  ha  $G_i$  részgráfja  $G_j$ -nek. 2 pont  
 Ez nyilván reflexív, hiszen minden gráf részgráfja önmagának. 1 pont  
 Antiszimmetrikus, mert ha  $G_i$  részgráfja  $G_j$ -nek, és  $G_j$  részgráfja  $G_i$ -nek, akkor  $i = j$ . (itt használjuk, hogy különbözőek a gráfok) 1 pont  
 És tranzitív, mert ha  $G_i$  részgráfja  $G_j$ -nek, és  $G_j$  részgráfja  $G_k$ -nek, akkor  $G_i$  részgráfja  $G_k$ -nek. 1 pont  
 Tehát a Dilworth tétel, vagy a duális Dilworth tétel, vagy az összehasonlítás gráfok perfektsége miatt, ha a leghosszabb lánc méterete  $l$ , a legnagyobb antilánc méterete  $a$ , akkor  $al \geq 100$ , tehát valamelyikük legalább 10. 4 pont  
 A teljes megoldás, amikor lehetnek egyformák is a gráfok között:  
 Vezessünk be egy relációt a gráfok között.  $G_i \prec G_j$  ha  $G_i = G_j$  és  $i < j$ , vagy  $G_i \neq G_j$   $G_i$  részgráfja  $G_j$ -nek. 3 pont  
 Ez nyilván reflexív, hiszen minden gráf részgráfja önmagának. 1 pont  
 Antiszimmetrikus, mert ha  $G_i \prec G_j$  és  $G_j \prec G_i$ , akkor  $i = j$ . 1 pont  
 És tranzitív, mert ha  $G_i \prec G_j$  és  $G_j \prec G_k$ , akkor  $G_i \prec G_k$ . 1 pont  
 Tehát a Dilworth tétel, vagy a duális Dilworth tétel, vagy az összehasonlítás gráfok perfektsége miatt, ha a leghosszabb lánc méterete  $l$ , a legnagyobb antilánc méterete  $a$ , akkor  $al \geq 100$ , tehát valamelyikük legalább 10. 4 pont