

# A számítástudomány alapjai 2024. I. félév

1. gyakorlat. Összeállította: Fleiner Tamás és Varga Kitti

## Tudnivalók

**Kézfogás-lemma (KFL):** Ha  $G$  véges gráf, akkor fokszámösszege  $2|E(G)|$ .

**Def:**  $K_n$  az  $n$ -pontú teljes gráf: bármely két pontja össze van kötve.

**Def:**  $G$  reguláris, ha fokszámai megegyeznek.  $\Delta(G)$  ill.  $\delta(G)$   $G$  max ill. min fokszáma.

**Def:** A  $G$  egyszerű gráf komplementere a  $\bar{G} := (V(G), \binom{V}{2} \setminus E(G))$  gráf. (Két csúcs pontosan akkor szomszédos  $\bar{G}$ -ben, ha nem szomszédos  $G$ -ben.)

**Def:** A  $G_1$  és  $G_2$  gráfok izomorfak ( $G_1 \cong G_2$ ), ha  $G_1$  és  $G_2$  csúcsai is megszámozhatók 1-től  $n$ -ig úgy, hogy  $\forall i, j$ -re pontosan annyi él fut  $i$ -ből  $j$ -be  $G_1$ -ben, mint  $G_2$ -ben. (Különböző csúcsok különböző számot kapnak, és minden számot felhasználunk.)

**Def:** A  $G$  gráf összefüggő (öf), ha bármely két pontja között vezet séta.

**Def:**  $K \subseteq V(G)$  a  $G$  gráf komponense, ha bármely  $u, v \in K$  között létezik  $G$ -séta, de nem létezik  $uv$ -séta ha  $u \in K, v \in V(G) \setminus K$ .

**Élhozzadási lemma (ÉlHaL):** A  $G + e$  gráfra az alábbiak közül pontosan egy igaz:

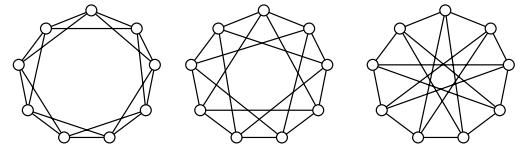
- (1)  $e$ -n keresztül nincs kör, és  $G + e$ -nek eggyel kevesebb komponense van, mint  $G$ -nek,
- (2)  $e$ -n keresztül van kör, és  $G + e$ -nek ugyanannyi komponense van, mint  $G$ -nek.

**Jelmagyarázat** (✓): alapvető ismeret, rutinfeladat, (!): fontos trükk, (\*): nehéz feladat

## Gyakorlatok

1. Helyezzünk két világos és két sötét huszárt egy  $3 \times 3$ -as sakktábla négy sarkába úgy, hogy az azonos színű huszárok átellenes mezőkön álljanak. A huszárokkal a sakkban szokásos módon lépünk úgy, hogy sosem állhat egyszerre két figura ugyanazon a mezőn. Elérhető-e így, hogy a huszárok a tábla sarkaiban állnak, és az átellenes huszárok különböző színűek? (!)
2. Van-e olyan egyszerű gráf, aminek a fokszámai a.) 1, 2, 2, 3, 3, 3 ill. b.) 1, 1, 2, 2, 3, 4, 4? (✓)
3. Határozzuk meg, mik a 2-reguláris gráfok. Hogy néznek ki azon  $G$  gráfok, amelyekre  $\Delta(G) \leq 2$ ?
4. Mutassuk meg, hogy ha  $G$  véges gráf, akkor páratlan fokú pontjainak száma páros. (✓)  
(Igazoljuk azt is, hogy ha  $G$  nem véges, akkor ez nem feltétlenül igaz.)
5. Igazoljuk, hogy ha  $u \in V(G)$  foka páratlan, akkor van olyan  $uv$ -út, amire  $u \neq v$  és  $d(v)$  páratlan. (pZH '15)

6. Állapítsuk meg, hogy az ábrán látható három gráf közül melyek izomorfak egymással.



7. Határozzuk meg az összes olyan véges, egyszerű  $G$  gráfot, aminek nincs két azonos fokú csúcsa.
8. Igazoljuk, hogy ha egy 6 csúcsú  $G$  gráf fokszámai 2, 2, 2, 4, 5, 5, akkor  $G$  nem egyszerű. (pZH '14)
9. Mutassuk meg, hogy bármely 11 csúcsú és 45 élű gráfnak van legalább 9-edfokú csúcsa. (✓)
10. Kettőn a következő játékot játsszák. Adott  $n$  pont, kezdetben semelyik kettő között nincs összekötve. A játékosok felváltva lépnek, minden lépésben a soron következő játékos az  $n$  pont közül két tetszőlegesen választott közé behúzza egy élet. Az veszít, aki kört hoz létre. A kezdő vagy a másodikkal lépő játékos nyer, ha mindketten a lehető legjobban játszanak? (V '00)
11. Találjuk meg (izomorfia erejéig) mindazon  $n$  csúcsú és  $m$  élű egyszerű gráfokat, melyekre  
a)  $n = 5, m = 2$                       b)  $n = 5, m = 8$                       c)  $n = 5, m = 3$ . (✓)
12. Mutassunk a komplementerével izomorf, 5- ill. 6-pontú gráfot!

13. Igazoljuk, hogy tetsz. egyszerű gráf élei irányíthatók úgy, hogy ne keletkezzen irányított kör.(!)
14. Bizonyítsuk be, hogy bármely 13 ember között van olyan, aki legalább 6 másikat ismer vagy van köztük 3 olyan, akik páronként nem ismerik egymást. (Az ismeretség kölcsönös.)
15. Mutassuk meg, hogy ha a  $T$  téglalapot sikerült olyan téglalapokkal kiparkettázni, amelyek mindegyikének van egész hosszúságú oldala, akkor  $T$ -nek is van egész hosszúságú oldala. (\*)