A számítástudomány alapjai 2023. I. félév

1. gyakorlat. Összeállította: Fleiner Tamás (fleiner@cs.bme.hu)

Tudnivalók

Def: G = (V, E) egyszerű gráf, ha (1) $V \neq \emptyset$ és (2) $E \subseteq \binom{V}{2} := \{\{u, v\} : u, v \in V, u \neq v\}$ G gráf esetén V(G) jelöli G csúcsai, E(G) pedig G élei halmazát, azaz G = (V(G), E(G)). A G = (V, E) gráf véges, ha V és E is véges halmazok.

Def: A G gráf egy diagramja egy olyan lerajzolása, melyben a csúcsoknak (síkbeli) pontok felelnek meg, éleknek pedig a két végpontot összekötő, önmagukat nem metsző görbék.

Def: Az $e = \{u, v\}$ élt e = uv-vel jelöljük; u és v az e él végpontjai. Az u és v csúcsok szomszédosak, ha e a gráf éle. Az e, f élek párhuzamosak, ha végpontjaik azonosak. A hurokél olyan él, melynek végpontjai azonosak. Nem feltétlenül egyszerű gráfban lehet hurok- és párhuzamos él is.

Def: A G gráf v csúcsának d(v) foka a v végpontú élek száma (hurokél kétszer számít):

 $d(v) := |\{e \in E : v \text{ az } e \text{ végpontja}\}| + |\{e \in E : e \text{ hurokél } v\text{-n}\}|$ O P_n . Állítás: (KFL) Ha G véges gráf, akkor fokszámösszege 2|E(G)|.

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

Def: P_n az n-pontú út, C_n az n-pontú kör (ld. az ábrán)

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

Def: A G egyszerű gráf komplementere a $\overline{G} := (V(G), \binom{V}{2} \setminus E(G))$ gráf. (Két csúcs pontosan akkor szomszédos \overline{G} -ben, ha nem szomszédos G-ben.) 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. (Különöböző csúcsok különöböző számot kapnak, és minden számot felhasználunk.)

Def: A G gráf sétája olyan $(v_1, e_1, v_2, e_2, \dots, v_k)$ sorozat, melyre $e_i = v_i v_{i+1} \in E(G)$ ($\forall i$) és e_1, e_2, \dots, e_{k-1} páronként különbözők. Ez a séta $k\"{o}rs\acute{e}ta$, ha $v_1 = v_k$.

Def: Az $\acute{u}t$ (ill. $k\ddot{o}r$) olyan (kör)séta, aminek csúcsai (a végpontok azonosságától eltekintve) különbözők. Egyszerű gráfban az út (kör) azonosítható a hozzá tartozó pont- vagy élsorozattal.

Állítás: A G gráfban pontosan akkor létezik u és v között séta, ha létezik u és v között út.

Def: A G gráf $\ddot{o}sszef\ddot{u}gg\ddot{o}$ ($\ddot{o}f$), 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 $u \in K$, $v \in V(G) \setminus K$. **Köv.:** Minden gráf egyértelműen bontható komponensekre. **Élhozzáadási lemma (ÉHL):** 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.

Def: Legyen G = (V, E) gráf, $e \in E$, $v \in V$. Ekkor $G - e = (V, E \setminus \{e\})$ az *éltörlés* eredménye; a csúcstörléssel keletkező G - v gráfhoz V-ből töröljük v-t, E-ből pedig a v-re illeszkedő éleket.

Def: A *H* gráf a *G* gráf *feszített/feszítő/jelzőnélküli részgráfja*, ha *H* megkapható *G*-ből csúcstörlésekkel/éltörlésekkel/csúcs- és éltörlésekkel. (0 vagy 1 db törlés is megengedett.)

Állítás: H a G-nek pontosan akkor (1) részgráfja (2) feszítő részgráfja (3) feszített részgráfja, ha (1) $V(H) \subseteq V(G)$ és $E(H) \subseteq E(G)$, (2) V(H) = V(G) és $E(H) \subseteq E(G)$ ill.

(3) $V(H) \subset V(G)$ és E(H) az E(G) azon éleiből áll, amelyek végpontjai V(H)-beliek.

Def: A G véges, egyszerű gráf erdő, ha G körmentes. A G gráf akkor fa, ha G összefüggő erdő.

Ållítás: Ha az n csúcsú G erdőnek k komponense van, akkor éleinek száma |E(G)| = n - k.

Köv.: Ha F fa, akkor |E(F)| = |V(F)| - 1. Köv.: Ha egy G véges gráfra az alábbiak közül 2 teljesül, akkor igaz rá a harmadik is: (1) G összefüggő, (2) G körmentes, (3) |V(G)| = |E(G)| - 1. Def: A G gráf v csúcsa levél (ill. $izolált\ pont$), ha d(v)=1 (ill. ha d(v)=0).

Állítás: Tfh F fa. Ekkor (1) (F - e)-nek pontosan két komponense van $\forall e \in E(F)$ -re. (2) F-nek pontosan egy uv-útja van $\forall u, v \in V(F)$ -re. (3) (F + e)-nek pontosan egy köre van $\forall e \notin E(F)$ -re. (4) Ha $|V(F)| \geq 2$, akkor F-nek legalább két levele van.

Def: F a G gráf feszítőfája (ffája), ha F egy G-ből éltörlésekkel kapható fa.

Ållítás: (G-nek van feszítőfája) \iff (G öf.)

Gyakorlatok

1. Helyezzünk két világos és két sötét huszárt egy 3 × 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. Legyenek a G egyszerű gráf csúcsai az $1, 2, \ldots, 10$ számok, és két különböző csúcs között akkor fusson él, ha a két szám különbsége páratlan. Hány 4 hosszú köre van a G gráfnak? (ZH '14)
- 3. A G gráfnak n+3 csúcsa van: ebből 3 piros (a,b,c) és n zöld (v_1,v_2,\ldots,v_n) . Két csúcs pontosan akkor szomszédos G-ben, ha a színük különbözik. Hány 6 pontú kör van a G gráfban?(ZH '16)
- 4. Tegyük fel, hogy a háromszöget nem tartalmazó, irányítatlan, 100 csúcsú G egyszerű gráf 4-reguláris, azaz minden fokszáma 4. Hány 3-élű útja van G-nek? (pZH '12)
- 5. Hány különböző egyszerű gráf adható meg az $\{1, 2, \dots, n\}$ csúcshalmazon? (\checkmark)
- 6. Határozzuk meg, mik a 2-reguláris gráfok. Hogy néznek ki azon G gráfok, amelyekre $\Delta(G) \leq 2$?
- 7. Határozzuk meg az összes olyan véges, egyszerű G gráfot, aminek nincs két azonos fokú csúcsa.
- 8. Mutassuk meg, hogy ha G véges gráf, akkor páratlan fokú pontjainak száma páros. (\checkmark) Igazoljuk azt is, hogy ha G nem véges, akkor ez nem feltétlenül igaz.
- 9. Van-e olyan egyszerű gráf, aminek a fokszámai a.) 1, 2, 2, 3, 3, 3 ill. b.) 1, 1, 2, 2, 3, 4, 4? (\checkmark)
- 10. Igazoljuk, hogy ha $u \in V(G)$ foka páratlan, akkor van olyan uv-út, amire d(v) páratlan.(pZH '15)
- 11. 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.)
- 12. Igazoljuk, hogy ha egy 6 csúcsú G gráf fokszámai 2, 2, 2, 4, 5, 5, akkor G nem egyszerű. (pZH '14)
- 13. Tegyük fel, hogy G egyszerű gráf és n csúcsa van. Mutassuk meg, hogy ha $d(v) \geq \frac{n}{2}$ teljesül G-nek minden csúcsára, akkor G összefüggő. (\checkmark)
- 14. Tegyük fel, hogy a G egyszerű gráfnak 100 csúcsa van, melyek bármelyikének a fokszáma legalább 33, továbbá G-nek van olyan csúcsa, melyből legalább 66 él indul. Bizonyítsuk be, hogy G összefüggő. (ZH '15)
- 15. A G egyszerű gráfnak 2k pontja van, minden pontjának foka legalább k-1, és G-nek létezik egy legalább k-adfokú pontja. Bizonyítsuk be, hogy ha $k \ge 1$, akkor G összefüggő.
- 16. Legyenek e, f és g a G egyszerű, összefüggő gráf különböző élei. Tegyük fel, hogy a G gráf összefüggő marad, bármely élét is hagyjuk el, ám a G-e-f és a G-e-g gráfok egyike sem összefüggő. Igazoljuk, hogy ekkor a G-f-g gráf sem összefüggő.
- 17. Mutassuk meg, hogy bármely 11 csúcsú és 45 élű gráfnak van legalább 9-edfokú csúcsa. (✓)
- 18. Találjuk meg (izomorfia erejéig) mindazon egyszerű gráfokat, melyekre a) n=5, m=2 b) n=5, m=3 c) n=5, m=7 d) n=4, m=5 e) n=5, m=8 ahol n ill. m jelöli a gráf csúcsainak ill. éleinek számát. (\checkmark)
- 19. Hogy néz ki az a lehető legkevesebb csúcsot tartalmazó egyszerű gráf, amiben a legrövidebb kör hossza pontosan 4 és minden pont harmadfokú?
- 20. Mutassunk a komplementerével izomorf, 5- ill. 6-pontú gráfot!
- 21. Igazoljuk, hogy tetsz. egyszerű gráf élei irányíthatók úgy, hogy ne keletkezzen irányított kör.(!)
- 22. Ketten a következő játékot játsszák. Adott n pont, kezdetben semelyik kettő nincs összekötve. A játékosok felváltva lépnek, minden lépésben a soron következő játékos az n pont közül két tetszőlegesen választott közé behúz egy élet. Az veszít, aki kört hoz létre. A kezdő vagy a másodiknak lépő játékos nyer, ha mindketten a lehető legjobban játszanak? (V '00)
- 23. Igazoljuk, hogy minden fa megkapható egy csúcsból kiindulva úgy, hogy minden lépésben egy új levelet adunk az addig felépített gráfhoz. (!)
- 24. A G egyszerű gráfnak e egy olyan éle, aminek elhagyásával fát kapunk. Mutassuk meg, hogy G-nek még legalább két másik éle is rendelkezik ezzel a tulajdonsággal.
- 25. Ha T_1 és T_2 két fa ugyanazon a véges ponthalmazon, és e_1 a T_1 tetszőleges éle, akkor létezik T_2 -nek egy e_2 éle, hogy $T_1 e_1 + e_2$ és $T_2 e_2 + e_1$ is fa.
- 26. Tegyük fel, hogy az F fának csak első-, másod- és harmadfokú csúcsai vannak, utóbbiból pontosan tíz darab. Határozzuk meg F leveleinek (azaz elsőfokú csúcsainak) a számát. (pZH '16)
- 27. Egy fának 8 csúcsa van, fokszámai pedig kétfélék. Mi lehet ez a két szám?
- 28. Hány pontja van annak a T fának, melyre $|E(\overline{T})| = 15 \cdot |E(T)|$? (\checkmark)
- 29. Hány feszítőfája van a K_1, K_2, K_3, K_4 ill. K_5 gráfoknak? Mi lehet ez a szám K_n esetén?
- 30. Egy $n \times n$ méretű T táblázatnak nincs két egyforma sora. Bizonyítsuk be, hogy T-nek van olyan oszlopa, aminek törlése után a kaptott táblázatban továbbra sincs két egyforma sor.(*)
- 31. 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. (*)