

SzA VIII. gyakorlat

Összefüggően gondolkodunk párosításokban, néha görögbetűül

2012. október 25.

1. **Határozzuk meg azt a legnagyobb k számot, amelyre $K_{n,n}$ (teljes páros gráf) k -szorosán összefüggő!**

Ha elhagyunk egy teljes pontosztályt (n pontot), akkor a gráf nem lesz összefüggő, tehát $k \leq n$. Ha viszont úgy hagyunk el valahány csúcsot, hogy az alsó és felső pontosztályban is marad, akkor a gráf összefüggő marad. Tehát legfeljebb $n - 1$ csúcsot elhagyva mindkét pontosztályban mindenképp marad pont, így a gráf összefüggő marad, tehát $k \geq n$. A fentiekből $k = n$.

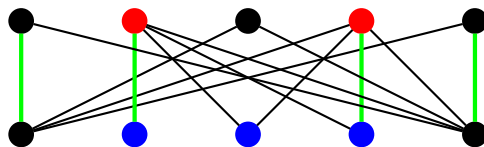
2. **Bizonyítsuk be, hogy ha egy gráf k -szorosán pontösszefüggő, akkor k -szorosán élösszefüggő is!**

k -szorosán pontösszefüggő \Leftrightarrow bármely két csúcsa között fut legalább k pontdiszjunkt út \Rightarrow a pontdiszjunkt utak egyben éldiszjunktak is, vagyis bármely két csúcsa között fut legalább k éldiszjunkt út $\Leftrightarrow k$ -szorosán élösszefüggő.

3. **[ZH 2008. október 10.] Tegyük fel, hogy a G gráf k -szorosán élösszefüggő, F a G egy feszítőfája és e az F egy éle. Bizonyítsuk be, hogy a G gráfnak legalább $k - 1$ olyan, e -től különböző f éle van, amire igaz, hogy F -ből e -t törölve és f -et behúzva G egy feszítőfáját kapjuk.**

k -élf-ből következik, hogy tetszőleges két csúcs között legalább k élidegen út megy. Vegyük e két végpontját (i és j), közöttük e -n kívül még legalább $k - 1$ éldiszjunkt út megy. Egy ilyen e -től éldiszjunkt utat megnézve biztos van benne olyan f él, ami nincs benne F -ben, hiszen ha nem lenne, akkor kör lenne F -ben. Tehát e és f kicserélhető, és ez az érvelés igaz mind a $k - 1$ darab e -től éldiszjunkt útra.

4. **Adjunk meg egy maximális párosítást a következő gráfban!**

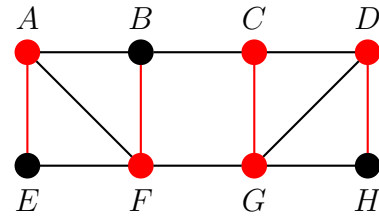
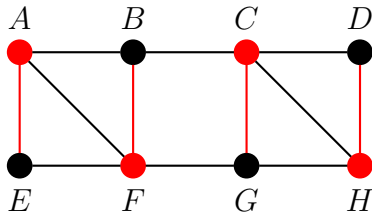


A zölddel jelölt élek egy 4 méretű párosítást alkotnak. A 3 kézzel jelölt pont szomszédsága csak 2 elemű, így a Hall feltétel nem teljesül, vagyis teljes (5 méretű) párosításunk nem lehet. Tehát a megtalált párosításunk maximális.

5. **Egy 12 fiúból és 12 lányból álló társaságban mindenki legalább 6 embert ismer az ellenkező neműek közül (az ismeretségek kölcsönösek). Bizonyítsuk be, hogy ekkor az egész társaság egymást ismerő fiú-lány párokba állítható!**

Válasszunk ki t fiút! Ha $t \leq 6$, akkor már egyiküknek is legalább 6 lányismerőse van. Ha $t \geq 7$, akkor tfh összesen kevesebb, mint t lányt ismernek. Ekkor egy olyan lány fiúismerőseinek száma, akit egyikőjük sem ismer: $12 - t \leq 5$, ami ellentmond a feltételnek. Ezek alapján tetszőleges t fiúnak összesen legalább t lányismerőse van, tehát tudunk adni egy teljes párosítást (Frobenius-tétel).

6. **Adjunk meg maximális független élhalmazt és minimális lefogó pontthalmazt a következő gráfokban!**



$\{(A, E), (B, F), (C, G), (D, H)\}$ mindkét gráfban teljes párosítás, így maximális független élhalmaz is. A bal oldalon $\{A, C, F, H\}$ egy lefogó pontthalmaz, és minimális is, mivel $\tau \geq \nu$. A jobb oldalon $\{A, E, F\}$ és $\{D, G, H\}$ közül egyenként legalább 2, összesen tehát legalább 4 csúcsot ki kell választani, és ekkor még biztos, hogy ki fog maradni él (B, C) , így $\tau \geq 5$. $\{A, C, D, F, G\}$ viszont pont jó is.

7. **Határozzuk meg $\alpha(G), \tau(G), \nu(G), \rho(G)$ értékét a $G = K_{n,m}$ teljes páros gráfra!**

A teljes páros gráfban a kisebbik csúcsszámú osztályt lefedő párosítás biztos létezik, ennél nagyobb nem is lehet, így $\nu(G) = \min\{n, m\}$. König tétele értelmében $\nu(G) = \tau(G)$, ezért $\tau(G) = \min\{n, m\}$. Gallai tétele miatt $\alpha(G) = |V| - \tau(G) = (n + m) - \min\{n, m\} = \max\{n, m\}$. Ismét König tétele alapján $\rho(G) = \alpha(G) = \max\{n, m\}$.

8. **A 2000 csúcsú G gráfban $\tau(G) = 678$. Igazoljuk, hogy G -ben nincs teljes párosítás!**

Tudjuk, hogy $\tau(G) \geq \nu(G)$, és egy teljes párosítás esetén $\nu(G) = n/2$. Ebből $678 = \tau(G) \geq \nu(G) = 1000$ ellentmondás, tehát nem lehet a gráfban teljes párosítás.

9. **Mutassuk meg, hogy ha az n pontú G gráfban nincs hurokél és $\tau(G) = n - 1$, akkor $G = K_n$!**

Tfh mégsem teljes gráf, vagyis $\exists u, v \in V : (u, v) \notin E$. Ha minden csúcsot beválasztunk u -n és v -n kívül a lefogó pontok közé, akkor több csúcsra már nincs is szükségünk, hiszen az u -ba és v -be futó összes él is le van fogva a másik végpontja által (és természetesen a gráf összes többi éle is), ezt csak egy u -hoz vagy v -hez tartozó hurokél tudná elrontani, ami nincs. Így kiderült, hogy $\tau(G) \leq n - 2$, ami ellentmond a feltételnek.

10. **[ppZH 2010. ősz] Tegyük fel, hogy a G egyszerű gráfnak 20 csúcsa van és G 10-szeresen élösszefüggő. Mutassuk meg, hogy G -nek van Hamilton köre.**

Ha G 10-élőf, akkor minden csúcsának legalább 10 a foka, hiszen ellenkező esetben a minimális fokú csúcsból induló legfeljebb 9 él elhagyásától G szétessen. (4 pont)

A Dirac tétel szerint ha egy n csúcsú gráfban minden pont foka legalább $\frac{n}{2}$, akkor G -ben van Hamilton kör. (4 pont)

Ez a tulajdonság fennáll a feladatbeli G gráfra $n = 20$ -ra, tehát a Dirac tétel szerint annak van Hamilton köre, és nekünk pontosan ezt kellett bizonyítanunk. (2 pont)

11. **[ZH 2010. október 15.] Tegyük fel, hogy a G gráf 3-szorosan élösszefüggő és létezik Euler-körsétája. Mutassuk meg, hogy G 4-szeresen élösszefüggő.**

A G gráf 3-élőf, ezért legfeljebb két élet elhagyva mindenképp összefüggő marad. (2 pont)
Mivel G -nek van Euler-körsétája, a tanultak szerint G minden csúcsának páros a fokszáma. (2 pont)

Azt kell igazolnunk, hogy G 4-élőf, azaz bárhogyan is hagyunk el G -ből legfeljebb 3 élt, G -nek összefüggőnek kell maradnia. (2 pont)

Tegyük fel indirekt, hogy ez nem így van, ami azt jelenti, hogy valahogyan elhagyható G -ből 3 él úgy, hogy G ettől szétessen. (1 pont)

Ha az ekkor keletkező komponensek egyikében a csúcsokat egy ponttá húzzuk össze, akkor olyan gráfot kapunk, amiben minden csúcs foka páros, kivéve az összehúzott csúcsét, aminek 3 a foka. (2 pont)

Ez azonban lehetetlen, hiszen tanultuk, hogy a fokszámösszeg minden véges gráfban páros, így a páratlan fokú csúcsok száma semmiképp sem lehet pontosan egy. A kapott ellentmondás a feladat állításának helyességét bizonyítja. (1 pont)

12. **[ZH 2010. október 15.] Legyenek a G irányítatlan gráf csúcsai az $1, 2, \dots, 100$ számok, az i és j csúcs között pedig akkor fusson él, ha $j < i$ esetén az $i - j$ szám 4-gyel osztva 1-et ad maradékul. Páros-e a G gráf?**

Ha i és j között él fut, akkor i és j közül pontosan az egyik páros, a másik páratlan. (3 pont)

Ez azt jelenti, hogy se két páros szám, se két páratlan szám között nem futhat él, (3 pont) így G valóban páros: a színosztályokat a 100-nál nem nagyobb páros ill. páratlan pozitív egészek alkotják. (4 pont)

Meg lehet persze másképp is oldani.

Sosem fut él két csúcs között akkor, ha azok 4-gyel osztva ugyanannyi maradékot adnak. (2 pont)

Két különböző maradékosztály között pedig csak akkor futhat él, ha a maradékok különbsége 1 vagy a 0-ás és a 3-as maradékosztályról van szó. (2 pont)

A G gráf tehát páros, hiszen az 1-es és 3-as ill. a 2-es és 0-ás maradékosztály között nem vezet él, és ezek adják a színosztályokat. (6 pont)

13. **A $G = (A, B, E)$ páros gráfban $|A| = |B|$ és az A osztály minden valódi X részhalmazára (azaz $\emptyset \subset X \subset A$) teljesül, hogy $|N(X)| > |X|$. Igazoljuk, hogy G tetszőleges éle kiegészíthető teljes párosítással!**

Hagyjuk el a kiválasztott éleket a hozzátartozó csúcsokkal együtt! Az így keletkező gráfban minden szomszédosság legfeljebb egy elemmel csökken, így $|N'(X)| \geq |N(X)| - 1 \geq |X|$ tetszőleges $X \subseteq A$ -ra, kihasználva, hogy $|N(X)| > |X|$. A módosított gráfban a Frobenius-tétel szerint tehát van teljes párosítás, ehhez pedig hozzávehetjük az eredetileg választott éleket, amivel már az eredeti gráfban is teljes párosításunk lesz.

14. **[ppZH 2010. ősz] Mutassunk olyan 10 pontú összefüggő, egyszerű G gráfot, amihez úgy lehet egy élt hozzáadni az egyszerűség megtartásával, hogy a $\nu(G)$ és a $\rho(G)$ értéke is megváltozik ennek hatására.**

Gallai idevágó tétele szerint ha G -ben nincs izolált pont, akkor $\nu(G) + \rho(G) = |V(G)|$. (3 pont)

Ennek megfelelően ha olyan 10 pontú gráfot találunk, aminek nincs izolált pontja, és amihez úgy lehet egy élt hozzáadni, hogy a $\nu(G)$ megváltozzon, akkor $\rho(G)$ is változni fog, tehát teljesülni fog a feladatban leírt tulajdonság. (3 pont)

Ilyen gráf pl. a 10 pontú csillag (az a 10 csúcsú fa, aminek 9 levele van), mert ebben a gráfban $\nu = 1$, de tetszőleges újabb élt behúzva $\nu = 2$ lesz. (4 pont)

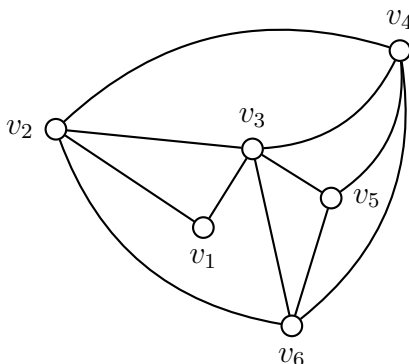
Természetesen az is tökéletes megoldás, hogy egy konkrét gráfról és hozzáadott élről konkrétan megmutatjuk (Gallai nélkül), hogy a ν és a ρ is változik.

Megjegyzés by DM: természetesen nem csak a példaként hozott gráfra jár a pont; mindenki adhat az ízlésének megfelelőt, ami teljesíti a feltételt.

15. **A $V = \{2, 3, \dots, 2007\}$ ponthalmazon definiáljuk a $G(V, E)$ gráfot úgy, hogy $(x, y) \in E \Leftrightarrow x \nmid y \wedge y \nmid x$ ($a \nmid b$: a nem osztója b -nek)! Van-e G -ben teljes párosítás? Igen, van. A szomszédos számok relatív prímek, így fut közöttük él. A $(2, 3), (4, 5) \dots (2006, 2007)$ pont egy teljes párosítás lesz.**

16. [ppZH 2011. december 14.] Legyen a $G = (V, E)$ gráf csúcshalmaza $V = \{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6\}$, élei pedig $E = \{v_i v_j : \frac{i+j}{i-j} \in \mathbb{Z}\}$. Határozzuk meg a $\nu(G)$, $\tau(G)$, $\alpha(G)$, $\rho(G)$ paramétereket.

A mellékelt ábrán látható a kérdésben szereplő gráf egy diagramja. (3 pont)



17. Igazoljuk, hogy az n pontú G páros gráfban $\alpha(G) \geq n/2$!

Egy páros gráfban a két pontosztály közül az egyik csúcsszáma mindig $\geq n/2$. Az egy osztályba tartozó csúcsok között biztos nem megy él, ezért egy osztály összes csúcsa független, és ha a nagyobb csúcsszámú osztályt vesszük, pont az állítást kapjuk.

18. [ZH 2009. október 19.] Legyen G az a gráf, mely hét darab egyenként 287 pontú teljes gráf pontdiszjunk egyesítése. Határozzuk meg az $\alpha(G)$, $\tau(G)$, $\rho(G)$, $\nu(G)$ értékeket!

A gráfunk úgy néz ki, hogy egymás mellé lerajzolunk 7 db K_{287} -et. Innen az egyes értékeket elég egy K_{287} -re kiszámolni, majd mindegyiket megszorozni 7-tel (némi indoklás kíséretében). A számok kitalálását mindenkinek a fantáziájára bízom.

19. [pZH 2011. december 1.] Tekintsük a k -szorosán pontösszefüggő G gráf két diszjunkt példányát és kössük össze a két példányban az egymásnak megfelelő pontokat. Bizonyítsuk be, hogy az így kapott G' gráf $(k+1)$ -szeresen összefüggő.

Mivel G k -öf volt, ezért $|V(G)| \geq k+1$, tehát $|V(G')| = 2 \cdot |V(G)| > k+1$ is teljesül, ami az egyik feltételt ahhoz, hogy G' $k+1$ -öf legyen. (1 pont)

A $k+1$ -szeres pontösszefüggőség definíciója szerint tehát mindössze azt kell ellenőriznünk, hogy G' nem eshet szét legfeljebb k csúcs elhagyásától. (3 pont)

Tegyünk fel tehát, hogy elhagytunk legfeljebb k csúcsot G' -ből. Ha nem ugyanabból a példányból hagytuk el az összeset, akkor G k -öf miatt biztos, hogy az egyes példányok nem eshettek szét, (2 pont)

továbbá a két példány között pedig biztos maradt él, mert G -nek legalább $k+1$ csúcsa van a k -öf tulajdonság miatt, így olyan csúcsának is kell lennie, aminek egyik példányát sem bántottuk a legfeljebb k csúcs törlésekor. (2 pont)

Ha mind a k csúcsot egy példányból hagytuk el, akkor pedig az itt maradó csúcsok közül biztos marad út bármely kettő között a másik példánybeli párjaikon keresztül. (2 pont)

20. [pZH 2010. ősz] Bizonyítsuk be, hogy ha $G = (A, B; E)$ páros gráf és $a \in A, b \in B$ esetén $d(a) \geq d(b) \geq 1$, akkor van G -ben A -t fedő párosítás.

A tanult Hall-tétel szerint pontosan akkor van G -ben A -t fedő párosítás, ha teljesül a Hall-feltétel, (2 pont)

azaz tetszőleges $X \subseteq A$ -ra $|N(X)| \geq |X|$. (1 pont)

Ezt fogjuk tehát ellenőrizni. A feltétel szerint létezik olyan $c \geq 1$ egész szám, amire $d(a) \geq c \geq d(b)$ teljesül minden $a \in A$ és $b \in B$ csúcsra. (1 pont)

Jelölje $E(X)$ az X -ből induló élek halmazát. Világos, hogy $c \cdot |X| \leq |E(X)| \leq c \cdot |N(X)|$,

hiszen minden X -beli csúcsból legalább c különböző él indul, míg egy $N(X)$ -beli csúcsra pedig legfeljebb c $E(X)$ -beli él illeszkedhet. (4 pont)

Mivel $c \neq 0$ ezért bátran leoszthatunk: $|X| \leq |N(X)|$, (1 pont)

azaz teljesül a Hall-feltétel, csakugyan létezik G -ben A -t fedő párosítás. (1 pont)

21. **Egy szigeten n család lakik. A Sziget Vadászati Elöljáróság Területi Felügyelő Alosztálya felosztotta a szigetet n egyenlő részre, vadászterületeknek. Az Agráriumot Felügyelő Független Döntéshozó Testület is felosztotta a szigetet, n mezőgazdasági területre (természetesen a két felosztás különböző). A Szociális Végrehajtó Hivatal most szeretne minden családnak adni egy mezőgazdasági és egy vadászterületet, de úgy, hogy a két területnek legyen közös része (ha már nem lehet azonos a kettő a jól kommunikáló testületek miatt). Megoldható-e ez mindig?**

Definiáljunk egy páros $G(V, M, E)$ gráfot úgy, hogy egyik csúcsosztályba tartoznak a vadászterületek, másikba a mezőgazdasági területek, egy vadász- és mezőgazdasági terület pedig pontosan akkor van összekötve, ha a kettőnek van közös része. Könnyen látszik, hogy pontosan akkor létezik megfelelő területkiosztás, ha G -ben létezik teljes párosítás. Vegyünk egy tetszőleges $X \subseteq V$ halmazt! Az ezekhez a csúcsokhoz tartozó összterület $|X|T/n$, ha T a sziget területe. Tfh kevesebb, mint $|X|$ mezőgazdasági területtel van közös területe X -nek. Ez azt jelenti, hogy $|X|T/n$ területet kellene lefedni kevesebb, mint $|X|$ darab T/n méretű területtel, ami nyilvánvalóan lehetetlen. Ezek alapján teljesül a Hall-feltétel, valamint $|V| = |M|$, tehát létezik teljes párosítás.

22. **[pZH 2009. november 17.]** Legyenek a G páros gráf színosztályai A és B , és tegyük fel, hogy legfeljebb $|B|$ él szükséges G összes pontjának lefogatásához. Igazoljuk, hogy ekkor az A színosztályra teljesül a Hall feltétel.

23. **A G gráfnak $2n$ pontja van és tudjuk, hogy minden pont foka legalább n . Határozzuk meg $\nu(G)$ és $\rho(G)$ értékét!**

A Dirac-tétel miatt a gráfban van Hamilton-kör, és mivel páros csúcsa van a gráfnak, a Hamilton-kör minden második élét kiválasztva egy teljes párosítást kapunk, vagyis $\nu(G) = 2n/2 = n$. Gallai tétele szerint pedig (amit nyugodtan alkalmazhatunk, hiszen nem lehet izolált pontja) $\rho(G) = |V| - \nu(G) = 2n - n = n$.

24. **Legyen egy $2n$ csúcsú egyszerű gráf minden csúcsának fokszáma legalább n . Mutassuk meg, hogy $\tau(G) \geq n$!**

Tudjuk, hogy a fentiek miatt $\nu(G) = n$, viszont azt is tudjuk, hogy $\tau(G) \geq \nu(G) = n$.

Hasznos tudnivalók

- Hall: $G(A, B, E)$ páros gráfban van A -t lefedő párosítás $\Leftrightarrow |X| \leq |N(X)| \quad \forall X \subseteq A$
- $\alpha(G)$: független csúcsok maximális száma G -ben
- $\nu(G)$: független élek maximális száma G -ben (maximális párosítás)
- $\rho(G)$: lefogó élek minimális száma G -ben (csak akkor értelmezett, ha nincs izolált pont)
- $\tau(G)$: lefogó csúcsok minimális száma G -ben
- $\alpha(G) \leq \rho(G)$, $\nu(G) \leq \tau(G)$
- Gallai: $\alpha(G) + \tau(G) = n$, valamint ha nincs izolált pont, akkor $\nu(G) + \rho(G) = n$
- König: páros gráfokra! $\nu(G) = \tau(G)$; $\alpha(G) = \rho(G)$, ha nincs izolált pont
- Tutte: $G(V, E)$ gráfban \exists teljes párosítás $\Leftrightarrow G$ -ből elhagyva tetszőleges $S \subseteq V$ pontokat a keletkező gráf páratlan csúcsú komponenseinek száma nem nagyobb $|S|$ -nél.