

SzA III. gyakorlat

2007. október 3.

Az előző gyakorlathoz

<i>egy fa ága vége</i>	<i>egy hangya ha elindulna</i>	<i>hangyánk ha nem boldogulna</i>
<i>nem nő rá a gyökerére</i>	<i>bármely ágról eljuthatna</i>	<i>lepottyanva</i>
<i>se más ágra</i>	<i>bármely ágra</i>	<i>földön mászna</i>
<i>se törzsére</i>	<i>bármely pontba</i>	<i>törzsön kúszna</i>
<i>(körmentes)</i>	<i>(összefüggő)</i>	<i>(ez bizony már erdő volna)</i>

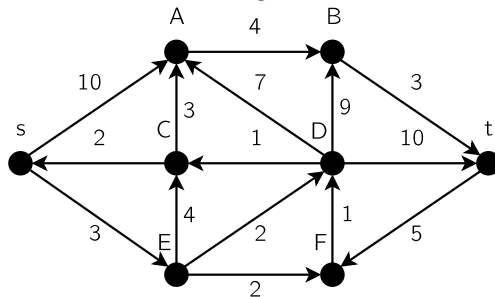
LEHEL JENŐ

Hasznos tudnivalók

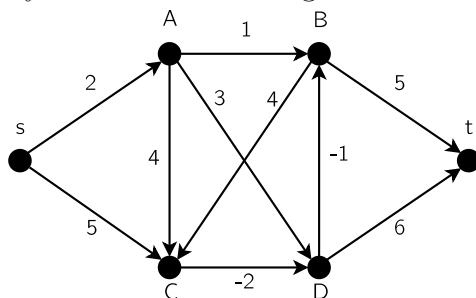
- Frobenius-tétel: Egy $G = (A, B, E)$ páros gráfban acsa van teljes párosítás, ha $|A| = |B|$ és $\forall X \subseteq A$ halmazra $|N(X)| \geq |X|$.
- Hall-tétel: Egy $G = (A, B, E)$ páros gráfban acsa van az A pontosztályt lefedő párosítás, ha $\forall X \subseteq A$ halmazra $|N(X)| \geq |X|$.
- Az első ZH-ban szereplő legutolsó anyag: párosítások!

Feladatok

1. Határozzuk meg a Dijkstra-algortmussal a legrövidebb utat s és t között, nyomon követve az algoritmust!



2. Dijkstra algoritmus csak két tetszőleges pont között vezető legrövidebb út hosszát határozza meg. Módosítsuk az algoritmust úgy, hogy a legrövidebb utat (vagy azok egyikét) is megkaphassuk!
3. Határozzuk meg a Bellmann-Ford algoritmussal a legrövidebb utat s és t között, nyomon követve az algoritmust!



4. A szoftverpiacon n féle grafikus formátum közötti oda-vissza konverzióra használatos programok találhatóak: az i -edik és a j -edik között oda-vissza fordító program ára a_{ij} , futási ideje pedig t_{ij} (ha létezik).
 - (a) Javasoljunk módszert annak megtervezésére, hogy minden egyes formátumról egy általunk preferált grafikus formátumra a lehető leggyorsabban képesek legyünk konvertálni! (Az ár nem számít, csak GPL-es programokat tekintünk.)
 - (b) Közbeszerzési eljárás keretében szeretnénk megoldani a formátumok közötti konvertálást, így egy ismerősünk cégének speciális árlistáját nézzük. Javasoljunk módszert annak eldöntésére, hogy mely programokat vásároljuk meg, ha a lehető legolcsóbban szeretnénk képesek lenni bármelyik formátumról bármelyik másikra való konvertálásra!
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!
6. 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!
7. Legyen $G = (A, B, E)$ egy egyszerű páros gráf, melyben minden A -beli pont fokszáma azonos (d_A), és minden B -beli pont fokszáma is azonos (d_B). Tegyük fel, hogy $d_A, d_B > 0$. Mutassuk meg, hogy G -ben akkor és csak akkor létezik A -t lefedő párosítás, ha $|A| \leq |B|$!
8. Egy szigeten n család lakik. A Sziget Vadászati Előljáróság 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?
9. Hány különböző teljes párosítása lehet egy n szögpontú (n csúcsú) fának?
10. G páros gráf. Igaz-e, hogy ha G -ben van Hamilton-kör, akkor van benne teljes párosítás? Igaz-e az állítás megfordítása?