

A számítástudomány alapjai

ÖSSZEFOGLALÓ JEGYZET

Készítette: Illyés Dávid

Ez a jegyzet nagyon hasonlóan van struktúrálva az előadás jegyzetekhez és fő célja, hogy olyan módon adja át a "A Programozás Alapjai 1" nevű tárgy anyagát, hogy az teljesen kezdők számára is könnyen megérthető és megtanulható legyen.

Tartalomjegyzék

Oldal

1	A gráfelmélet alapjai	2
1.1	Mi a gráf?	2
1.2	Multigráfok és irányított gráfok	2
1.3	Handshaking lemma	2
1.4	Komplementer és izomorfia	3
1.5	Gráfoperációk	3
1.6	Háromféle elérhetőség, összefüggőség	3
1.7	Gráfok összefüggősége a gyakorlatban	3
1.8	Fák és erdők	3
1.9	Fák további tulajdonságai	3
1.10	Feszítőfák	3
2	Minimális költségű feszítőfák	4
2.1	Alapkörrendszer, alap vágás rendszer	4
2.2	Minimális költségű feszítőfa	4
2.3	Minimális költségű feszítőfák struktúrája	4
2.4	Az ötödik elem	4
2.5	Mkkfák egy villamosmérnöki alkalmazása	4
3	Gráfbejárások és legrövidebb utak	5
4	Legrövidebb utak, DFS, PERT	6
5	Euler-séták és Hamilton-körök	7
6	Síkgráfok	8
7	Lineáris egyenletrendszerek	9
8	Az \mathbb{R}^n tér alaptulajdonságai	10
9	Altér bázisa és dimenziója	11
10	Négyzetes mátrix determinánsa	12
11	Mátrixműveletek és lineáris leképezések	13
12	Mátrix rangja és inverze	14
13	Mátrixegyenletek	15

1 A gráfelmélet alapjai

1.1 Mi a gráf?

Def: $G = (V, E)$ **egyszerű, irányítatlan gráf**

Példa: ha $V \neq \emptyset$ és $E \subseteq \binom{V}{2}$, ahol $\binom{V}{2} = \{\{u, v\} : u, v \in V, u \neq v\}$.

V a G **csúcsainak** (vagy **(szög)pontjainak**), E pedig G **éleinek** halmaza.

Példa: $G = (\{a, b, c, d\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{b, d\})$

Def: A $G = (V, E)$ gráf **diagramja** a G egy olyan lerajzolása, amiben V -nek a sík különböző pontjai felelnek meg, és G minden $\{u, v\}$ élének egy u -t és v -t összekötő görbe felel meg.

Terminológia & konvenciók: Gráf alatt rendszerint egyszerű, irányítatlan gráfot értünk. Ha G egy gráf, akkor $V(G)$ a G csúcshalmazát, $E(G)$ pedig G élhalmazát jelöli, azaz $G = (V(G), E(G))$. Az $e = \{u, v\}$ élt röviden uv -vel jelöljük.

Ekkor e az u és v csúcsokat **köti össze**. Továbbá u és v az e **végpontjai**, amelyek az e élre **illeszkednek**, és e mentén **szomszédosak**.

1.2 Multigráfok és irányított gráfok

Megj: Ha egy gráf nem egyszerű, akkor lehetnek **párhuzamos élei**, **hurokélei** vagy akár párhuzamos hurokélei is.

Def: Az **irányított gráf** olyan gráf, aminek minden éle irányított.

Def: $G = (V, E)$ **véges gráf**, ha V és E is véges halmazok.

Def: Az **n-pontú út**, **n-pontú kör**, ill. **n-pontú teljes gráf** jele rendre P_n , C_n , ill. K_n . (P_1, P_2, P_3 elfajulók.) **Megf:** $K_1 = P_1, P_2 = C_2, C_3 = K_3$

Def: $c \in V(G)$ esetén a v -re illeszkedő élek száma a v fokszáma. Jelölése $d_G(v)$ vagy $d(v)$, a hurokél kétszer számít. (Irányított gráf esetén $\delta(v)$ ill. $\rho(v)$ a v **ki-** ill. **befokát** jelöli.)

Def: A G gráf maximális ill. minimális fokszáma $\Delta(G)$ ill. $\delta(G)$. G **reguláris**, ha minden csúcsának foka ugyanannyi: $\Delta(G) = \delta(G)$, G pedig **k-reguláris**, ha minden csúcsának pontosan k a fokszáma.

Megf: Minden kör 2-reguláris, K_n pedig $(n - 1)$ -reguláris.

1.3 Handshaking lemma

Kézfogás-lemma (KFL): Ha $G = (V, E)$ véges, nem feltétlenül egyszerű gráf, akkor $\sum_{v \in V} d(v) = 2|E|$, azaz a csúcsok fokszámösszege az élszám kétszerese.

Általánosított kézfogás-lemma: Tetsz. $G = (V, E)$ véges irányított gráfra $\sum_{v \in V} \delta(v) = \sum_{v \in V} \rho(v) = |E|$, azaz a csúcsok ki- és befokainak összege is az élszámot adja meg.

Biz: Az egyes csúcsokból kilépő éleket megszámlálva G minden irányított élét pontosan egyszer számoljuk meg. Ezért a kifokok összege az élszám. A belépő éleket leszámolva hasonló igaz, ezért a befokok összege is az élszám.

A KFL bizonyítása: Készítsük a G' digráfot úgy, hogy G minden élét egy oda-vissza irányított élpárral helyettesítjük. Ekkor

$$\sum_{v \in V} d_G(V) = \sum_{v \in V} \delta_{G'}(v) = |E(G')| = 2|E(G)|$$

Megj: Úgy is bizonyíthattuk volna az általánosított kézfogás-lemmát, hogy egyenként húzzuk be G -be az éleket. 0-elű (**üres**)gráfokra a lemma triviális, és minden egyes él behúzása pontosan 1-gyel növeli az élszámot is és a ki/befokok összegét is.

Megj: Úgy is bizonyíthattuk volna a kézfogás-lemmát, hogy egyenként húzzuk be G -be az éleket. Üresgráfokra a lemma triviális, és minden egyes él behúzása pontosan 2-vel növeli a kétszeres élszámot és a csúcsok fokszámösszeget is.

1.4 Komplementer és izomorfia

Def: A G egyszerű gráf **komplementere** $\overline{G} = (V, \binom{V}{2} \setminus E(G))$.

Megj: G és \overline{G} csúcsai megegyeznek, és két csúcs pontosan akkor szomszédos \overline{G} -ben, ha nem szomszédosak G -ben.

Példa:

1.5 Gráfoperációk

1.6 Háromféle elérhetőség, összefüggőség

1.7 Gráfok összefüggősége a gyakorlatban

1.8 Fák és erdők

1.9 Fák további tulajdonságai

1.10 Feszítőfák

2 Minimális költségű feszítőfák

2.1 Alapkörrendszer, alap vágás rendszer

2.2 Minimális költségű feszítőfa

2.3 Minimális költségű feszítőfák struktúrája

2.4 Az ötödik elem

2.5 Mkkfák egy villamosmérnöki alkalmazása

3 Gráfbejárások és legrövidebb utak

4 Légrövidebb utak, DFS, PERT

5 Euler-séták és Hamilton-körök

6 Síkgráfok

7 Lineáris egyenletrendszerek

8 Az \mathbb{R}^n tér alaptulajdonságai

9 Altér bázisa és dimenziója

10 Négyzetes mátrix determinánása

11 Mátrixműveletek és lineáris leképezések

12 Mátrix rangja és inverze

13 Mátrixegyenletek