

# Algoritmusok elmélete

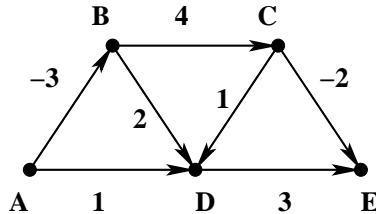
## 3. gyakorlat

2008. február 27.

1. Adjuk meg az összes olyan minimális élszámú irányított gráfot (élsúlyokkal együtt), amely(ek)re az alábbi táblázat a Dijkstra-algoritmusból szereplő  $D[\ ]$  tömb változásait mutathatja. Adja meg a legrövidebb utakat tartalmazó  $P[\ ]$  tömb állapotait is.

$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$	$v_6$
0	2	6	$\infty$	$\infty$	7
0	2	5	9	$\infty$	6
0	2	5	6	9	6
0	2	5	6	8	6
0	2	5	6	7	6

2. Határozza meg az A csúcsból az összes többi csúcsba vezető legrövidebb út hosszát az alábbi gráfban:



3. A mátrixával adott  $G$  irányított gráf élei között van egy negatív súlyú él, a többi él súlya pozitív. A gráfban nincs negatív súlyú kör. Adjon  $O(n^2)$  lépésszámú algoritmust az  $s \in V(G)$  pontból az összes többi pontba vezető legrövidebb utak meghatározására.
4. Legyen  $G = (V, E)$  mátrixszal adott  $n$ -pontú, súlyozott élű irányított gráf. Tegyük fel, hogy  $G$  nem tartalmaz negatív összhosszúságú irányított kört, továbbá azt, hogy a  $G$ -beli egyszerű irányított utak legfeljebb 25 élből állnak. Javasoljunk  $O(n^2)$  költségű módszert az  $1 \in V$  pontból az összes további  $v \in V$  pontokba vivő legrövidebb utak hosszának a meghatározására.

### Házi feladat

5. Egy irányított gráf csúcshalmaza  $\{a, b, c, d, e, f\}$ , az élek és súlyaik pedig az alábbiak:  $s(a, b) = 5$ ,  $s(a, e) = 6$ ,  $s(b, c) = 4$ ,  $s(b, d) = 6$ ,  $s(c, a) = 3$ ,  $s(c, d) = 1$ ,  $s(d, e) = 2$ ,  $s(e, c) = 2$ ,  $s(e, f) = 1$ ,  $s(f, b) = 3$ ,  $s(f, c) = 1$ ,  $s(f, d) = 1$ .
- a) Dijkstra módszerével határozza meg  $a$ -ból az összes többi csúcsba vezető legrövidebb út hosszát. (Indokolni nem kell, de látszódjon, lépésenként hogyan változik a távolságokat tároló  $D$  tömb és a KÉSZ halmaz.)
- b) Egy él súlyát 1-gyel csökkentjük. Mely élek esetében nem változnak meg ezzel az  $a$ -tól mért távolságok?

### Gyakorlók, az első kettő egyszerű, az utolsó gondolkodtatóbb

6. A 2. feladatban adott gráfban határozza meg Floyd módszerével az összes pontpárra a legrövidebb utak hosszát!
7. Egy irányított gráf csúcshalmaza  $\{a, b, c, d, e, f\}$ , az élek és súlyaik pedig a következők:  $s(a, b) = 6$ ,  $s(a, c) = 5$ ,  $s(a, e) = 8$ ,  $s(b, a) = 5$ ,  $s(b, e) = 1$ ,  $s(b, f) = 2$ ,  $s(c, b) = 2$ ,  $s(c, f) = 4$ ,  $s(e, b) = 6$ ,  $s(e, d) = 3$ ,  $s(f, d) = 1$ ,  $s(f, e) = 1$ .

- a) Dijkstra-algoritmussal határozza meg  $a$ -ból az összes többi pontba vezető legrövidebb út hosszát. (Indokolni nem kell, de lépésenként írja fel a távolságokat tartalmazó  $D$  tömb és a KÉSZ halmaz állapotát.)
- b) Vegyük hozzá a gráfhoz az  $(b, d)$  élet. Milyen  $s(b, d) \geq 0$  súlyok esetén változnának meg ezzel a legrövidebb utak hosszai?
- c) Egy él súlyát 1-gyel csökkentjük (az eredeti gráfban, ahol  $(b, d)$  él még nincsen). Mely élek esetében nem változnak meg ezzel az  $a$ -tól mért távolságok?
8. Nyári utazásunkra valutát akarunk váltani. A pénzváltó  $n$  különböző valutával foglalkozik, a  $j$ . fajta 1 egységéért  $r_{ij}$ -t kell fizetni az  $i$ . pénznemben. (Pl. ha a  $j$ . a dollár, az  $i$ . a forint, akkor most  $r_{ij} = 222$  lehet.) Az  $r_{ij}$  tömb felhasználásával adjon  $O(n^3)$  lépéses algoritmust, amely minden valutapárra meghatározza, hogy mi az elérhető legjobb átváltási arány, ha feltesszük, hogy az átváltásokért nem számolnak fel külön költséget. (Az  $i$ -ről a  $j$ -re való átváltás történhet több lépcsőben is, érdemes lehet előbb  $i$ -ről  $k_1$ -re konvertálni, onnan  $k_2$ -re, stb és végül  $j$ -re.)