

## Dijkstra algoritmus mátrixosan; Kupac

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

- Építsen kupacot az órán tanult lineáris idejű módszerrel az alábbi tömbből: 31, 6, 50, 7, 2, 51.
  - Szűrje be az így kapott tömbbe az 1, majd ezután az 5 számot.
  - Hajtson végre két egymást követő MINTÖR-t az így kapott kupacon.

- Adjuk meg az összes olyan minimális élszámú irányított gráfot (élsúlyokkal együtt), amely(ek)re az alábbi táblázat a Dijkstra-algoritmusban 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

- A kezdetben üres kupacba egyenként szűrünk be  $n$  elemet. Igazolja, hogy előfordulhat, hogy a beszúrások során végzett összehasonlítások száma  $\Omega(n \log n)$ .
- 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.
- Adjunk hatékony algoritmust egy kupac tizedik legkisebb elemének a megtalálására. Elemezzük a módszer költségét.

- Egy irányított gráf csúcshalmaza  $\{a, b, c, d, e, f\}$ , az élek és súlyaik pedig a következők:  $s(a, b) = 6$ ,  $s(a, c) = 5$ ,  $s(a, e) = 8$ ,  $s(b, a) = 5$ ,  $s(b, e) = 1$ ,  $s(b, f) = 2$ ,  $s(c, b) = 2$ ,  $s(c, f) = 4$ ,  $s(e, b) = 6$ ,  $s(e, d) = 3$ ,  $s(f, d) = 1$ ,  $s(f, e) = 1$ .
  - 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.)
  - Vegyük hozzá a gráfhoz az  $(b, d)$  élet. Milyen  $s(b, d) \geq 0$  súlyok esetén változnának meg ezzel a legrövidebb utak hosszai?
  - 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?
- Egy városban teherautóval akarunk az  $A$  pontból a  $B$  pontba eljutni. Az úthálózatot ismerjük: bármely két csomópontra adott, hogy van-e közöttük közvetlen út (amelyik nem megy át más csomóponton) és ha igen, akkor milyen magas járművek haladhatnak át rajta anélkül, hogy egy híd vagy felüljáró alá beszorulnának. Az utak kétirányúak, a magasságra vonatkozó feltétel nem függ attól, milyen irányban akarunk haladni. Jelölje  $n$  a csomópontok számát. Miután megpakoltuk a teherautót és lemértük a magasságát, határozzuk meg  $O(n^2)$  lépésszámú eljárással, hogy el tudunk-e jutni  $A$ -ból  $B$ -be.
- Igazoljuk, hogy egy  $n$  elemből álló bináris kupac felépítése  $\Omega(n)$  összehasonlítást igényel!
- Építsen kupacot az órán tanult lineáris idejű módszerrel az alábbi tömbből: 4, 3, 5, 21, 2, 7, 12, 6.
  - Szűrje be az így kapott tömbbe az 1 számot.
  - Hajtson végre két egymást követő MINTÖR-t az így kapott kupacon.
- A  $G = (V, E)$  irányított gráfban a csúcsok egy része fontos, ezeknek a csúcsoknak a halmaza az  $\emptyset \neq F \subseteq V$ . A gráf minden éléhez tartozik egy pozitív élsúly. Az  $u \in F$  fontos csúcs távolsága a  $v \in F$  fontos csúctól a legrövidebb olyan  $u$ -ból  $v$ -be menő út hossza, aminek nincs  $u$ -tól és  $v$ -tól különböző fontos csúcsa. Legyen a gráf a mátrixával adott, és minden csúcsra adott az is, hogy fontos csúcs-e. Adjon algoritmust ami  $O(|V|^2|F|)$  lépésben meghatározza az összes fontos csúcspár közötti távolságot!
- Adj  $O(n^4)$  futási idejű algoritmust, amely egy adott  $n$  pontú irányítatlan, nemnegatív élsúlyokkal ellátott gráfban megtalálja a legrövidebb összhosszúságú kört (ami egy ponton nem mehet át kétszer).