

<b>Név:</b>	<b>Neptun kód:</b>	<b>Pontszám:</b>
-------------	--------------------	------------------

**1. Feladat (8 pont)**

Adott a 1111,1101,0101,0111,0010,1101,1001,0100 bináris inputsorozat, rendezzük a sorozatot. Jelöljük az egyes lépésekben a rendezés olvasási irányát, a cseréket, illetve a határoló pontokat.

- a) RADIX MSD rendezéssel.
- b) RADIX LSD rendezéssel.

**2. Feladat (10 pont)**

Nyílt címzéssel,  $h(k) = k \bmod 11$  függvénnyel hash-eljük a következő sorozatot: 13, 22, 6, 23, 1, 18, 29. Jelöljük a próbálkozásokat mind a beszúrásnál, mind a törlésnél számozva, és adjuk meg, összesen hány ütközés történt a táblában.

- a) Az ütközésfeloldásra használjunk lineáris próbálást.
- b) Az ütközésfeloldásra használjunk négyzetes próbálást.
- c) Az ütközésfeloldásra használjunk kettős hash-elést a  $h'(k) = k \bmod 7$  segédfüggvénnyel.

**3. Feladat (10 pont)**

Adott egy nyílt címzésű,  $H = (k, h[1..M])$  hash-tábla ( $k$  a tárolt kulcsok száma), amely lineáris próbálást használ az ütközések elkerülésére. Valósítsuk meg a  $MaxCollision(H)$  algoritmust, amely megadja, maximum hány kulcsütközés fordulhatott elő a táblában, ha még nem történt benne törlés.

**4. Feladat (10 pont)**

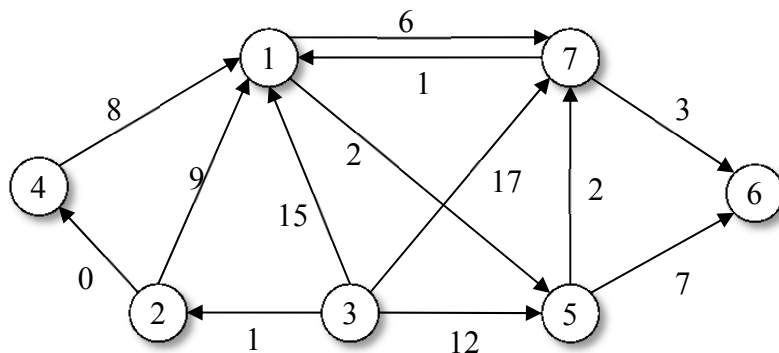
Adott egy éllistával ábrázolt, egyszerű, irányított, súlyozott gráf. Valósítsuk meg a  $TtM(Adj[1..n])$  algoritmust, amely átalakítja az éllistas reprezentációt csúcsmátrixossá (amelyet visszatérési értéként ad meg) a súlyozást megtartva. Adjuk meg és indokoljuk az algoritmus műveletigényét.

**5. Feladat (14 pont)**

Adott egy egyszerű, irányítatlan, nem feltétlenül összefüggő, éllistával reprezentált gráf ( $Adj[1..n]$ ). Készítsünk el a  $CompCount(Adj[1..n], comp[1..n])$  algoritmust, amely bejárja a gráf komponenseit és megszámozza csúcsait (az azonos komponensbe tartozó csúcsokat ugyanolyan sorszámmal). Az algoritmus a  $comp[1..n]$  tömbbe rögzítse minden csúcsról a komponensszámát, visszatérési értékben pedig adja meg a komponensek számát a gráfban.

**6. Feladat (8 pont)**

Szemléltessük a Dijkstra algoritmus működését az alábbi gráfon a 3-as csúcsból kiindulva. Adjuk meg menetenként a  $d$  és  $\Pi$  tömbök tartalmát. Állítsuk elő a  $\Pi$  tömb alapján a legrövidebb utak fáját.



**Jó munkát!**  
**Giachetta Roberto**