

# Algoritmelmélet vizsga

A rendelkezésre álló munkaidő 100 perc.

2013. június 20.

Kérjük, minden résztvevő **nevét**, **NEPTUN kódját**, a dolgozat *minden* lapjának jobb felső sarkában *olvashatóan* és *helyesen* tüntesse fel. Ezen kívül a legfelső lapra írja rá **gyakorlatvezetője nevét** is (akihez a NEPTUN szerint jár), ill. egy, a személyazonosságát igazoló fényképes okmányt készítsen elő.

Minden egyes feladat helyes megoldása 10 pontot ér. A dolgozatok értékelése: 0-31 pont: 1, 32-43 pont: 2, 44-55 pont: 3, 56-67 pont: 4, 68-80 pont: 5. A puszta (indoklás nélküli) eredményközlést nem értékeljük. A megindokolt részeredményért arányos pontszám jár.

Írószeren és papírokon kívül semmilyen segédeszköz használata sem megengedett, így tilos az írott vagy nyomtatott jegyzet, a számoló- és számítógép ill. mobiltelefon használata, továbbá a dolgozatírás közbeni együttműködés.

**Az eredményeket péntek délig igyekszünk közzétenni a honlapon.**

**Megtekintés, szóbeli: 2013. június 21. péntek, 14:00-15:00, QBF10**

1. Írja le a kupacépítés algoritmusát. (Az építés során használt segéd eljárásokat is írja le részletesen). Mennyi a kupacépítő eljárás lépésszáma, ha  $n$  elemből építünk kupacot? (A lépésszámot nem kell igazolni.)
2. Egy irányított gráfról mélységi bejárás segítségével szeretnénk eldönteni, hogy DAG-e. Mondja ki és bizonyítsa be a kapcsolódó tételt.
3. Írja le a piros-fekete fa definícióját!
4. A következő  $n$  munkanap mindegyikén egy-egy munka érkezik hozzánk. Ha az  $i$ . munkát elvállaljuk, akkor azzal  $h_i$  forintot keresünk, de a munka elvégzéséhez  $n_i$  napra van szükségünk és így a munkafelvételi napot követő  $n_i - 1$  napon nem tudunk újabb munkát elvállalni (ha egy munkát nem vállalunk el aznap, amikor érkezik, akkor arról végleg lemaradunk). Adjon algoritmust, ami a  $h_i, n_i$  értékek ( $1 \leq i \leq n$ ) ismeretében  $O(n^2)$  lépésben eldönti, hogy mely munkákat vállaljuk el, hogy a hasznunk maximális legyen. (Az nem baj, ha az utolsó munka elvégzése nem fér bele az  $n$  napba.)
5. Egy város úthálózatát egy adjacencia mátrixával adott  $n$  csúcsú irányítatlan gráf írja le. A gráf csúcsai a csomópontoknak, az élek pedig a csomópontok közötti közvetlen utaknak felelnek meg, a mátrix megadja bármely két csomópont között az utazási időt autóval a közvetlen úton.  
Adott két (nem feltétlenül szomszédos) csomópont,  $A$  és  $B$ , azt szeretnénk elérni, hogy nehezebb legyen  $A$ -ból  $B$ -be eljutni (azaz a leggyorsabb eljutási idő nőjön), ehhez egyetlen csomópont-pár között vezető közvetlen utat egyirányúvá tehetünk. Adjon  $O(n^3)$  lépésszámú algoritmust, ami eldönti, hogy lehetséges-e ez (és ha igen, akkor javasol is egy olyan pontpárt, ahol az egyirányúsítást érdemes megtennünk.)
6. Gyorsrendezéssel akarunk rendezni, a rendezendő elemek száma  $5m^4 \log m$ . Igaz-e, hogy ekkor átlagosan  $O(m^6)$  az összehasonlítások száma?
7. Jelölje  $\mathcal{A}$  és  $\mathcal{B}$  a következő eldöntési problémákat. Következik-e  $\mathcal{A} \prec \mathcal{B}$ -ből az, hogy  $P=NP$ ?  
 $\mathcal{A}$ :  
**Input:** irányítatlan  $G$  gráf,  $k$  szám  
**Kérdés:** Igaz-e, hogy  $G$ -ben van  $k$  csúcsú teljes részgráf?  
 $\mathcal{B}$ :  
**Input:**  $G$  páros gráf,  $k$  szám  
**Kérdés:** Igaz-e, hogy  $G$ -ben van  $k$  élű párosítás?
8. P-ben van vagy NP-teljes az alábbi eldöntési probléma:  
**Input:** irányítatlan,  $n$  csúcsú  $G$  gráf és egy  $k < n$  egész szám  
**Kérdés:** Igaz-e, hogy  $G$  olyan különleges, hogy  $G$ -ben van  $k$  független csúcs és  $G$  csúcsai 3 színnel színezhetők?