

# Rendszeroptimalizálás

## Pótzárthelyi feladatok

2011. május 3.

1. a) Írjuk fel az alábbi ( $n$  változós) lineáris programozási feladat duálisát! (A felírás hasonló alakú legyen, mint a primál feladat felírása, vagyis  $ne$  mátrixos alakot használjunk.)

b) Igaz-e, hogy az  $x_1 = x_2 = \dots = x_n = 1$  választással a primál feladat optimális megoldását adtuk meg?

$$\max\{nx_1 + (n-1)x_2 + \dots + 2x_{n-1} + x_n\}$$

ha

$$x_1 \leq 1$$

$$x_1 + x_2 \leq 2$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 3$$

$$\vdots \quad \quad \quad \vdots \quad \quad \quad \vdots$$

$$x_1 + x_2 + \dots + x_n \leq n$$

$$x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0$$

2. Legyen  $A$  egy totálisan unimoduláris,  $m$  sorú mátrix és jelölje minden  $1 \leq i \leq m$  esetén  $s_i$  az  $A$   $i$ -edik sorában álló elemeinek összegét. Legyen továbbá  $k \geq 1$  tetszőleges egész. Mutassuk meg, hogy  $A$ -ból kiválasztható néhány oszlop (esetleg egy sem, vagy akár mind) úgy, hogy minden  $1 \leq i \leq m$  esetén a kiválasztott oszlopok által alkotott mátrix  $i$ -edik sorában az elemek összege  $\lfloor \frac{s_i}{k} \rfloor$  és  $\lceil \frac{s_i}{k} \rceil$  közé esik (ahol  $\lfloor \cdot \rfloor$ , illetve  $\lceil \cdot \rceil$  az alsó, illetve a felső egészrészt jelöli).

3. Koordinátázza az alábbi mátrix a valós számok teste fölött az  $\mathcal{M}_{a,b}$  matroidot. Az  $a$  és  $b$  valós paraméterek minden értékére döntsük el, hogy  $\mathcal{M}_{a,b}$  grafikus-e (és ahol igen, ott adjuk meg a megfelelő gráfot)!

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & a \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & b \end{pmatrix}$$

4. Az  $\{a, b, c, d\}$  halmazon két grafikus matroidot definiáltunk, azonban a második gráf éleiről „véletlenül” lemaradtak a betűk. Milyen matroidok állhatnak elő a két matroid összegként? (Ahol az összeg grafikus, ott a megfelelő gráffal adjuk meg az összegmatroidot!)



5. Igaz-e, hogy a Steiner-fa probléma polinom időben megoldható, ha a Steiner-pontok halmaza legfeljebb  $2 \log n$  elemű (ahol  $n$  a gráf csúcsainak száma)?

6. Adjunk 2-approximációs algoritmust egy  $G$  gráf olyan  $H$  részgráfjának megkeresésére, melyre  $\frac{e(H)}{\chi(H)}$  maximális. ( $e(H)$  a  $H$  gráf élszámát,  $\chi(H)$  a  $H$  gráf kromatikus számát jelöli.)

A feladatok megoldásához segédeszköz nem használható. A rendelkezésre álló munkaidő 90 perc.

Nem szükséges minden feladatot külön lapra írni, de kérjük, hogy a beadott dolgozat **szétválasztható** legyen **3 részre: az 1-es/2-es, a 3-as/4-es, illetve az 5-ös/6-os feladatpárookra.**