Mathematische Optimierung II
Sommersemester 2004

Prof. Dr. Dieter Rautenbach
Sven Peyer

Übungsblatt 5

Aufgabe 1:
Beweisen Sie den Satz von König [1931] und Egerváry [1931]:
Die maximale Kardinalität eines Matchings in einem bipartiten Graphen ist gleich der minimalen Kardinalität einer Knotenmenge, die mindestens einen Endpunkt jeder Kante enthält.
(Ein *Matching* M in einem ungerichteten Graphen $G = (V, E)$, $E \subseteq \binom{V}{2}$, ist eine Menge $M \subseteq E$ paarweise disjunkter Kanten, d.h. für $e, f \in M$ mit $e \neq f$ gilt: $e \cap f = \emptyset$.)

(4 Punkte)

Aufgabe 2:
Beweisen Sie den Satz von König [1933]:
Die maximale Kardinalität einer unabhängigen Knotenmenge in einem bipartiten Graphen, für den jeder Knoten in mindestens einer Kante enthalten ist, ist gleich der minimalen Kardinalität einer Kantenmenge, die jeden Knoten überdeckt.
(Eine *unabhängige Knotenmenge* (*Coclique*) C in einem ungerichteten Graphen $G = (V, E)$, $E \subseteq \binom{V}{2}$, ist eine Menge $C \subseteq V$ paarweise nicht benachbarter Knoten, d.h. für $v, w \in C$ mit $v \neq w$ gilt: $\{v, w\} \notin E$.)

(4 Punkte)

Aufgabe 3:
Zeigen Sie, dass jede unimodulare Matrix durch unimodulare Transformationen aus der Einheitsmatrix hervorgeht.

(4 Punkte)

b.w.

Aufgabe 4:
Es sei $c = (c_1, c_2, ..., c_n)^T \in \mathbb{Z}^n \setminus \{0\}$ so, dass $\mathrm{ggT}(\{c_1, c_2, ..., c_n\}) = 1$ gilt.

(i) Zeigen Sie, dass eine Matrix $U \in \mathbb{Z}^{(n-1)\times n}$ existiert, für die $A = [c\ U^T]^T$ unimodular ist, d.h. $A \in \mathbb{Z}^{n\times n}$ und $|\det(A)| = 1$.

(ii) Begründen Sie, warum eine solche Matrix U in polynomieller Zeit gefunden werden kann.

Hinweis: Benutzen Sie den Euklidischen Algorithmus.

(6 Punkte)

Abgabe: bis Dienstag, 25. Mai 2004, 18 Uhr beim Übungsleiter oder im Sekretariat.

Ankündigung: Die Vorlesung am Dienstag, 25. Mai 2004 fällt aus. Die Übung sowie die Vorlesung am Freitag, 28. Mai 2004, finden wie gewohnt statt.