

Einführung in die Diskrete Mathematik

10. Übung

1. Gegeben sei ein Netzwerk (G, u, s, t) mit ganzzahligen Transitzeiten $l : E(G) \rightarrow \mathbb{N}$, einem Zeithorizont $T \in \mathbb{N}$, einer Zahl $F \in \mathbb{R}_+$ und Kosten $c : E(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$. Man sucht einen zeitabhängigen s - t -Fluss f mit $\text{value}(f) = F$ und minimalen Kosten

$$\sum_{e \in E(G)} c(e) \int_0^T f_e(\tau) d\tau.$$

Zeigen Sie, wie man dieses Problem in polynomieller Zeit lösen kann, falls T eine Konstante ist. (4 Punkte)
Hinweis: Betrachten Sie ein Netzwerk mit einer Kopie von G für jeden diskreten Zeit-Schritt.

2. Es sei G ein ungerichteter Graph. Eine Menge $S \subseteq V(G)$ von Knoten heie *stabil*, wenn es keine zwei Knoten in S gibt, die in G durch eine Kante verbunden sind. Es sei $\alpha(G)$ die grte Kardinalitt einer stabilen Menge in G . Eine Menge $F \subseteq E(G)$ von Kanten heie *Kantenberdeckung von G* , wenn es fur jeden Knoten $v \in V(G)$ eine Kante $e \in F$ mit $v \in e$ gebe. Es sei $\zeta(G)$ die kleinste Kardinalitt einer Kantenberdeckung.

- (a) Zeigen Sie, dass, wenn G ein bipartiter Graph ohne isolierte Knoten ist, $\zeta(G) = \alpha(G)$ gilt.
(b) Zeigen Sie, dass man in bipartiten Graphen ohne isolierte Knoten sowohl eine grte stabile Menge als auch eine kleinste Kantenberdeckung in polynomieller Laufzeit bestimmen kann. (3+3 Punkte)

3. Eine Gruppe von Studenten bewirbt sich um die Teilnahme an Seminaren. Dabei wahlt jeder Student genau drei Seminare aus einer gegebenen Menge von Seminaren aus. Zwei der Seminare werden von genau 40 Studenten gewahlt, wahrend alle anderen von hochstens 39 Studenten gewahlt werden.

- (a) Man zeige, dass jeder Student einem seiner ausgewahlten Seminare zugeteilt werden kann, und zwar so, dass es in keinem Seminar mehr als 13 Studenten gibt.
(b) Zeigen Sie auerdem, dass eine solche Zuordnung in Zeit $O(n^2)$ berechnet werden kann, wobei n die Zahl der Studenten ist. (3+1 Punkte)

4. (a) Sei $S = \{1, \dots, n\}$ und $0 \leq k < \frac{n}{2}$. Sei A bzw. B die Familie aller k -elementigen bzw. $(k+1)$ -elementigen Teilmengen von S . Man bilde den bipartiten Graphen

$$G = (A \dot{\cup} B, \{\{a, b\} \mid a \in A, b \in B, a \subset b\})$$

und beweise, dass G ein A berdeckendes Matching besitzt.

- (b) Folgern Sie daraus Sperners Lemma: Die maximale Anzahl der Teilmengen einer n -elementigen Menge mit der Eigenschaft, dass keine der Teilmengen eine andere enthalt, ist $\binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$. (3+3 Punkte)