

## Einführung in die Diskrete Mathematik

### 11. Übung

1. Ein Restaurantbesitzer steht vor folgendem Problem: Er weiß, daß er für den Tag  $i$  der nächsten Woche  $d_i$  frische Servietten benötigt ( $i = 1, \dots, 7$ ). Jeden Morgen kann er frische Servietten zum Preis von  $a$  Euro pro Stück kaufen. Ferner kann er jeden Abend einen Teil seiner Servietten in die Reinigung geben. Dabei gibt es die Schnellreinigung und die Standardreinigung zum Preis von  $b$  Euro pro Serviette bzw.  $c$  Euro pro Serviette. Bei der Standardreinigung erhält man die Servietten am übernächsten Tag morgens gereinigt zurück. Die Schnellreinigung liefert die Servietten bereits am nächsten Morgen. Es gilt  $b < c < a$ . Führen Sie das Problem, eine kostenminimale "Serviettenstrategie" zu finden, auf ein Minimum-Cost-Flow-Problem zurück. (4 Punkte)
2. Man betrachte eine Verallgemeinerung des MINIMUM-COST-FLOW-PROBLEMS, bei der unendliche Kapazitäten erlaubt sind (d.h.  $u(e) = \infty$  für manche Kanten  $e$ ). Eine Instanz  $(G, u, b, c)$  heißt *unbeschränkt*, wenn es für jedes  $\gamma \in \mathbb{R}$  einen  $b$ -Fluß  $f$  in  $(G, u)$  gibt mit  $c(f) < \gamma$ .
  - (a) Man zeige, dass eine Instanz genau dann unbeschränkt ist, wenn es einen  $b$ -Fluß in  $(G, u)$  gibt und ein negativer Kreis existiert, dessen Kanten alle unendliche Kapazität haben.
  - (b) Man zeige, wie man in  $O(n^3 + m)$ -Zeit entscheiden kann, ob eine Instanz unbeschränkt ist.
  - (c) Man zeige, dass in einer nicht unbeschränkten Instanz jede unendliche Kapazität auf äquivalente Weise durch eine endliche Kapazität ersetzt werden kann. (4 Punkte)
3. Sei  $(G, u, c, b)$  eine Instanz des MINIMUM-COST-FLOW-PROBLEMS, für das eine zulässige Lösung existiere. Zeigen Sie, dass es dann eine kostenminimale Lösung  $f$  gibt, für die eine Kantenmenge  $F \subseteq E(G)$  existiert, so dass der  $(V(G), F)$  zugrundeliegende ungerichtete Graph kreisfrei ist und auf allen Kanten  $e \in E(G) \setminus F$  gilt:  $f(e) \in \{0, u(e)\}$ . (4 Punkte)
4. Man beweise den Zirkulationssatz von Hoffman: Gegeben seien ein gerichteter Graph  $G$  und untere bzw. obere Schranken  $l, u : E(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$  mit  $l(e) \leq u(e)$  für alle  $e \in E(G)$ . Es gibt genau dann eine Abbildung  $f : E(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$  mit  $l(e) \leq f(e) \leq u(e)$  für alle  $e \in E(G)$  und  $\sum_{e \in \delta^-(v)} f(e) = \sum_{e \in \delta^+(v)} f(e)$  für alle  $v \in V(G)$ , wenn

$$\sum_{e \in \delta^-(X)} l(e) \leq \sum_{e \in \delta^+(X)} u(e) \text{ für alle } X \subseteq V(G) \text{ gilt.}$$

(4 Punkte)

Abgabe: Donnerstag, den 10.1.2013, vor der Vorlesung.