

# Einführung in die Diskrete Mathematik

## 9. Übung

1. Sei  $G$  ein einfacher ungerichteter Graph mit MA-Reihenfolge  $v_1, \dots, v_n$ . Für  $u, v \in V(G)$  sei  $\kappa_{uv}^G$  die maximale Anzahl intern disjunkter  $u$ - $v$ -Wege in  $G$ . Beweisen Sie, dass dann  $\kappa_{v_{n-1}v_n}^G = |E(\{v_n\}, \{v_1, \dots, v_{n-1}\})|$  gilt. (6 Punkte)

Hinweis: Man beweise induktiv, dass  $\kappa_{v_j v_i}^{G_{ij}} = |E(\{v_j\}, \{v_1, \dots, v_i\})|$  für alle  $1 \leq i < j \leq n$  gilt, wobei  $G_{ij} = G[\{v_1, \dots, v_i\} \cup \{v_j\}]$ . Dazu nehme man o.B.d.A.  $\{v_j, v_i\} \notin E(G)$  an (überlegen Sie auch, warum das keine Einschränkung ist), wähle eine kleinste Menge  $Z \subseteq \{v_1, \dots, v_{i-1}\}$ , die  $v_j$  und  $v_i$  trennt, und lasse  $h < i$  die maximale Zahl sein, so dass  $v_h \notin Z$  und  $v_h$  mit  $v_i$  oder  $v_j$  benachbart ist (falls es ein solches  $h$  gibt).

2. Das gebrochene  $b$ -Matching-Problem wird wie folgt definiert: Gegeben seien ein ungerichteter Graph  $G$ , Kapazitäten  $u : E(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$ , Zahlen  $b : V(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$  und Gewichte  $c : E(G) \rightarrow \mathbb{R}$ . Man finde eine Abbildung  $f : E(G) \rightarrow \mathbb{R}_+$  mit  $f(e) \leq u(e)$  für alle  $e \in E(G)$  und  $\sum_{e \in \delta(v)} f(e) \leq b(v)$  für alle  $v \in V(G)$ , die  $\sum_{e \in E(G)} c(e)f(e)$  maximiert.

(a) Man zeige, wie man dieses Problem durch Zurückführung auf ein MINIMUM-COST-FLOW-PROBLEM lösen kann.

(b) Man zeige, dass, wenn  $b$  und  $u$  ganzzahlig sind, stets eine halb-ganzzahlige Lösung  $f$  existiert (d.h.  $2f(e)$  muss für alle  $e \in E(G)$  ganzzahlig sein). (2+2 Punkte)

3. 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

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

(4 Punkte)

4. Eine Firma schätzt, dass sie in Kalenderwoche  $i$  bis zu  $p_i$  Autos produzieren kann und bis zu  $v_i$  Autos verkaufen kann ( $i = 1, \dots, 52$ ). Produzierte Autos stehen ab Beginn der folgenden Kalenderwoche zum Verkauf bereit. Ein in Woche  $i$  produziertes und in Woche  $j > i$  verkauftes Auto belegt in den Wochen  $i + 1, \dots, j$  Lagerraum. Die Firma kann immer nur höchstens  $l$  Autos lagern. In der ersten Kalenderwoche wird nicht produziert, d.h.  $p_1 = 0$ , es stehen aber aus der Vorjahresproduktion noch  $p_0$  produzierte Autos im Lager.

(a) Sei  $k \in \mathbb{N}$ . Die Firma möchte feststellen, wieviele Autos sie bis zur  $k$ -ten Kalenderwoche maximal verkaufen kann.

(b) Außerdem möchte sie wissen, ob sich diese Zahl verringert, wenn sie die Produktion auch in der zweiten Kalenderwoche ruhen lässt.

(c) Bei Produktionskosten von  $P$  und Verkaufserlösen von  $V$  je Auto, sowie Lagerkosten von  $L$  je Auto und Woche stellt sich die Frage, wann wieviele Autos produziert werden sollen, um den Gewinn zu maximieren. Ignorieren Sie dabei Zinseffekte.

Können Sie der Firma helfen?

(2+1+2 Punkte)