

## Übungsblatt 9

*Besprechung der mündlichen Aufgaben ab 24. 6. 2021*  
**Abgabe der schriftlichen Lösungen bis 1. 7. 2021, 13:00 Uhr**

**Aufgabe 37** Sei  $G = (V, E)$  ein Graph. **mündlich**

- (a) Zeigen Sie, dass  $\kappa(G) \leq 2m/n$  (Durchschnittsgrad) ist.  
 (b) Finden Sie einen Algorithmus, der  $\kappa(G)$  in Zeit  $O(m\sqrt{n^5})$  berechnet.

*Hinweis:* Benutzen Sie den Algorithmus von Dinitz, um für alle Paare  $\{x, y\} \notin E$  einen kleinsten  $x$ - $y$ -Separator zu berechnen (vgl. Aufgabe 29(c)).

- (c) Verbessern Sie die Laufzeit auf  $O(m^2\sqrt{n})$ .

*Hinweis:* Zeigen Sie, dass es genügt, für  $i = 1, 2, \dots$  jeweils für alle Paare  $\{i, j\} \notin E$  einen kleinsten  $i$ - $j$ -Separator  $S$  zu berechnen, bis  $|S| < i$  ist, und benutzen Sie (a).

**Aufgabe 38** **mündlich**

Welche Laufzeiten hat der Dinitz-Algorithmus unter Verwendung der Prozedur

- (a) `blockfluss1`  
 (b) `blockfluss2`

für die Netzwerke  $N_k = (V_k, E_k, a_0, a_k, c'_k)$  aus Aufgabe 32.

**Aufgabe 39** **mündlich**

Sei  $U \subseteq V$  eine unabhängige Knotenmenge in einem Graphen  $G = (V, E)$ , so dass  $\deg(u) \geq \deg(v)$  für alle Knoten  $u \in U$  und  $v \in N(u)$  gilt. Zeigen Sie, dass  $G$  ein Matching  $M$  hat, das alle Knoten in  $U$  bindet.

*Hinweis:* Betrachten Sie den bipartiten Graphen  $G' = (U, W, E')$ , der aus  $G$  durch Entfernen aller Kanten zwischen 2 Knoten in  $W = V \setminus U$  entsteht, und verwenden Sie den Heiratssatz.

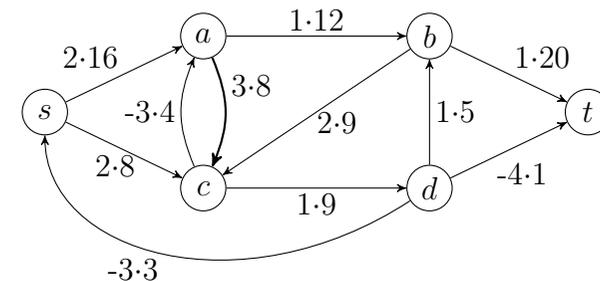
**Aufgabe 40** **mündlich**

Für eine  $n$ -köpfige Reisegruppe stehen genau  $n$  Hotelzimmer zur Verfügung. Jede Person  $i$  hat eine bestimmte Vorstellung vom Wert jedes Zimmers  $j$ , die sie in Form von Präferenzwerten  $g(i, j)$  ausdrückt, wobei die Differenz  $g(i, j) - g(i, j')$  in etwa dem Aufpreis entspricht, den Person  $i$  für Zimmer  $j$  im Vergleich zu Zimmer  $j'$  zahlen würde.

- (a) Finden Sie einen Algorithmus  $A$ , der jeder Person  $i$  ein Zimmer  $\pi(i)$  mit dem Ziel zuweist, die Summe  $\sum_{i=1}^n g(i, \pi(i))$  der Präferenzen aller Teilnehmer zu maximieren.  
 (b) Finden Sie einen Algorithmus  $B$ , der für jedes Zimmer  $j$  einen Preis  $p(j)$  ermittelt, sodass keine Person  $i$  ein anderes Zimmer bevorzugen würde (d.h. für alle  $i, j$  gilt  $g(i, \pi(i)) - p(\pi(i)) \geq g(i, j) - p(j)$ ).  
*Hinweis:* Berechnen Sie eine Preisfunktion  $p$ , so dass  $g^p(i, j) \leq 0$  und  $g^p(i, \pi(i)) = 0$  für alle  $i, j$  gilt.

**Aufgabe 41** **10 Punkte**

- (a) Berechnen Sie in folgendem Netzwerk  $N = (V, E, s, t, c, k)$  einen maximalen Fluss mit minimalen Kosten (alle Kanten  $e \in E$  sind mit  $k(e) \cdot c(e)$  beschriftet):



- (b) Lösen Sie (a) für das Netzwerk  $N'$ , das aus  $N$  entsteht, indem wir  $k(s, d)$  auf den Wert 9 sowie  $k(d, s)$  auf den Wert -9 setzen.