

Aufgabe 1 (Thesen)**[27 Punkte]**

Nehmen Sie zu den folgenden Thesen begründet Stellung. Eine auf „ja“ oder „nein“ beschränkte Antwort erhält keine Punkte.

These 1: Seien x^1 und x^2 zulässige Basislösungen für $Ax = b$. Dann ist $\frac{2}{7}x^1 + \frac{5}{7}x^2$ ebenfalls eine zulässige Basislösung. (5 Punkte)

These 2: Sei ein lineares Programm in Standardform gegeben. Zu jeder Basis B existiert eine eindeutig bestimmte zulässige Basislösung x_B . (5 Punkte)

These 3: Sei A eine $m \times n$ Matrix mit $\text{rank}(A) = m < n$ und $P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax = b \wedge x \geq 0\}$. Dann hat P mindestens $\frac{n!}{m!(n-m)!} = \binom{n}{m}$ viele Basislösungen. (5 Punkte)

These 4: Sei $c = (-3, -2, 0, 0, 0)$ und $b = (10, 6, 9)$. Zudem sei für eine gegebene Matrix A die Lösung $x = (4, 2, 0, 0, 0)$ zulässig für das primale Problem (P) $\min c^T x$, s. t. $Ax = b \wedge x \geq 0$, und $\pi = (-1, -1, 0)$ zulässig für das zugehörige duale Problem (D) . Dann ist x eine optimale Lösung für (P) und π ist eine optimale Lösung für (D) . (7 Punkte)

These 5: Der Wert des maximalen s-t-Flusses in einem Netzwerk kann kleiner sein, als der Wert des minimalen s-t-Schnitts. (5 Punkte)

Aufgabe 2 (Kürzeste Wege Problem)**[41 Punkte]**

Gegeben ist nun die folgende Adjazenzliste für ein Netzwerk mit 6 Knoten:

| Knoten i | Nachfolger j , Kantengewichte $c_{i,j}$; ... |
|------------|---|
| 1 | 2,2 ; 3,5 |
| 2 | 4,5 |
| 3 | 2,1 ; 4,4 ; 5,2 |
| 4 | 5,1 ; 6,2 |
| 5 | 3,1 ; 6,3 |
| 6 | Keine Nachfolger |

- a) Zeichnen Sie das Netzwerk mit Knoten, Kanten und Kantengewichten. (4 Punkte)
- b) Sei $w = ((1,2), (1,3), (2,4), (3,2), (3,4), (3,5), (4,5), (4,6), (5,3), (5,6))$ ein Vektor, bestehend aus allen Kanten des Graphen. Geben Sie die Knoten-Kantenadjazenzmatrix \tilde{A} an, wobei die i -te Zeile von \tilde{A} zum i -ten Knoten korrespondiert und die j -te Spalte von \tilde{A} zum j -ten Eintrag von w korrespondiert. (5 Punkte)
- c) Interpretieren Sie die Kantengewichte als Kosten. Bestimmen Sie den kürzesten Weg von 1 nach 6 durch die Anwendung des Dijkstra-Algorithmus. (7 Punkte)
- d) Das kürzeste Wege Problem lässt sich durch

$$\min c^T x, s. t. Ax = e^1 \wedge x_i \in \mathbb{Z}_{\geq 0} \text{ für alle } i = 1, \dots, 10$$

darstellen, wobei A durch Streichen der letzten Zeile der Matrix \tilde{A} entsteht. Welcher Zusammenhang besteht zwischen der optimalen Lösung der LP-Relaxation dieses Problems (d.h. $x_i \in \mathbb{R}_{\geq 0}, \forall i$) und der optimalen Lösung des ganzzahligen Optimierungsproblems? (6 Punkte)

- e) Nach einigen Iterationsschritten des Primal-Dualen Simplexverfahrens zur Findung des kürzesten Weges für das obige Netzwerk haben Sie die folgende duale Lösung $\pi^T = (9,7,6,2,3)$ ermittelt. Ihr Kommilitone Kasimir Küchenkachel bemerkt, dass Sie sich verrechnet haben müssen. Zeigen Sie, dass Herr Küchenkachel Recht hat. (7 Punkte)
- f) Gegeben sei die zulässige primale Lösung $x = (1,0,1,0,0,0,0,1,0,0)$ für das kürzeste Wege Problem. Zeigen Sie durch Ermittlung einer geeigneten dualen Lösung π , dass x eine optimale primale Lösung ist. (7 Punkte)
- g) Wählen Sie genau eine bereits existierende Kante aus dem obigen Netzwerk so aus, dass durch Ändern des Kantengewichtes dieser Kante auf einen endlichen Wert der Bellman-Ford-Algorithmus keinen kürzesten Weg findet. Begründen Sie Ihre Wahl. (5 Punkte)

Aufgabe 3 (Ganzzahlige Optimierung)

[22 Punkte]

Betrachten Sie die folgende Optimierungsaufgabe:

$$\text{Maximiere } x_1 + 2x_2$$

s. t.

$$3x_2 + x_3 = 9$$

$$2x_1 + 3x_2 + x_4 = 12$$

mit $x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$ und x_1, x_2, x_3, x_4 ganzzahlig!

- Berechnen Sie die optimale Lösung der LP-Relaxation des Problems mit dem Simplexverfahren. (10 Punkte)
- Bestimmen Sie eine optimale ganzzahlige Lösung mit dem Schnittebenenverfahren von Gomory. (8 Punkte)
- Drücken Sie den ersten in Teilaufgabe b) ermittelten Schnitt unter ausschließlicher Verwendung der Variablen x_1 und x_2 aus. (4 Punkte)