

Übungsblatt 4

Besprechungen der Aufgaben am 20.01.

Präsenzaufgabe 1 (Allgemeine LPs):

Betrachte folgendes LP.

max		$1x_1$	$-2x_2$	$+3x_3$	
s.t.	$-3 \leq$	$+1x_1$	$-2x_2$	$+2x_3$	≤ 6
		$+2x_1$	$+1x_2$	$+3x_3$	≤ 5
	$-1 \leq$	x_1			
	$-1 \leq$		x_2		≤ 5
	$0 \leq$			x_3	≤ 2

- a) Bestimme das initiale Dictionary in allgemeiner Form und begründe, ob das Dictionary primal feasible ist.
- b) Führe den Simplex-Algorithmus mit der Pivotregel „größter Koeffizient“ auf diesem allgemeinen Dictionary aus, um eine optimale Lösung zu bestimmen.

Kommen in einem Schritt des Simplexalgorithmus mehrere (Nicht-)Basisvariablen in Frage, wähle die Variable mit dem kleinsten Index.

- c) Ist das zuletzt erhaltene Dictionary degeneriert? Begründe deine Antwort.

Präsenzaufgabe 2 (Gomory Cut):

Betrachte folgendes IP.

max	$3x_1$	$+2x_2$	
s.t.	$3x_1$	$-1x_2$	≤ 6
	$-2x_1$	$+3x_2$	≤ 2
	x_1	$+x_2$	≤ 3
	$x_1,$	x_2	$\in \mathbb{N}_{\geq 0}$

- a) Skizziere den Lösungsraum des relaxierten LPs in einem Koordinatensystem und gib alle zulässigen Lösungen des IPs an.
- b) Gib ein optimales Dictionary der Relaxierung an und füge sowohl bzgl. x_1 als auch bzgl. x_2 einen Gomory-Cut in das Dictionary ein. Wie lauten dazugehörige Constraints, die der Relaxierung hinzugefügt wurden? Was fällt dabei auf?

Präsenzaufgabe 3 (Independent Set):

Gegeben sei ein Graph $G = (V, E)$. Gesucht ist eine größtmögliche Menge $I \subseteq V$, sodass keine zwei Knoten in I existieren, die in G benachbart sind, d.h. für alle $v_i, v_j \in I$ gilt $\{v_i, v_j\} \notin E$.

- a) Modelliere das Problem als IP.
- b) Modelliere das zum IP gehörige duale Problem und beschreibe, welches Graphenproblem hinter dem dualen Problem steckt.