

Aufgabe 1)

Gegeben ist:

$$X = \{x \in B^7 : 16x_1 + 11x_2 + 9x_3 + 6x_4 + 6x_5 + 4x_6 + 2x_7 \leq 19\} \text{ mit Punkt } x^* = (0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1/2 \ 0)$$

Def. für einen Cut:

A set $C \subseteq N$ is a Cover if $\sum_{j \in C} a_j > b$. A cover is minimal if $C \setminus \{j\}$ is not a cover for any $j \in C$.

If $C \subseteq N$ is a cover for X, the cover inequality $\sum_{j \in C} x_j \leq |C| - 1$ is valid vor X.

a)

Ein Cover für X, der durch x^* verletzt wird, ist $C = \{2, 4, 6\}$

also $x_2 + x_4 + x_6 \leq 2$. Dies ist auch der einzige mögliche.

b)

Dieser Cut wird durch den sogenannten Extended Cover Cut verschärft, indem gilt:

$E(C) = C \cup \{j : a_j \geq a_i \text{ for all } i \in C\}$, d. h. das Hinzufügen eines Koeffizienten aus X nach C, welcher größer ist, als alle Koeffizienten in C. $E(C) = \{1, 2, 4, 6\}$ hier dann: $x_1 + x_2 + x_4 + x_6 \leq 2$

c)

Procedure to Lift Cover Inequalities

$$C = \{2, 4, 6\}$$

Die Ungleichung $x_2 + x_4 + x_6 \leq 2$ ist gültig für $\{x \in B^4 : 11x_2 + 6x_4 + 4x_6 \leq 19\}$

Wenn $x_1 = x_3 = x_5 = x_7 = 0$ gilt, welche Werte kann α_1 dann noch höchstens annehmen für die Ungleichung $\alpha_1 x_1 + x_2 + x_4 + x_6 \leq 2$, ohne dass $\{x \in B^5 : 16x_1 + 11x_2 + 6x_4 + 4x_6 \leq 19\}$ die Gültigkeit verliert. Ist $x_1 = 0$, dann ist die Ungleichung für alle Werte von α_1 gültig.

Ist aber $x_1 = 1$, dann ist es dann und nur dann eine gültige Ungleichung, wenn $\alpha_1 \leq 2 - \zeta$ mit

$$\zeta = \max \{x_2 + x_4 + x_6 : 11x_2 + 6x_4 + 4x_6 \leq 19 - 16 = 3, x \in B^3\}$$

Iteration 1:

$$j_1 \dots j_r \in N \setminus C \rightarrow j = \{1, 3, 5, 7\}$$

Modell x2 x4 x6 **TYP** **RHS**

$$\textbf{Max} \quad 1 \quad 1 \quad 1$$

$$\textbf{LB} \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad t = 1$$

$$\textbf{UB} \quad 1 \quad 1 \quad 1$$

TYP **BIN** **BIN** **BIN**

$$\text{s.t.} \quad 11 \quad 6 \quad 4 \leq \quad 3 \quad \alpha_{j_t} = |C| - 1 - \zeta_t = 3 - 1 - 0 = 2$$

Activity 0 0 0 0,00

$$\zeta_1 = \max \{x_2 + x_4 + x_6 : 11x_2 + 6x_4 + 4x_6 \leq 19 - 16 = 3, x \in B^3\}$$

Iteration 2:

$$j_1 \dots j_r \in N \setminus C \rightarrow j = \{3, 5, 7\}$$

Modell x1 x2 x4 x6 **TYP** **RHS**

$$\textbf{Max} \quad 2 \quad 1 \quad 1 \quad 1$$

VUB(1)	1		-60		<=	0														
VUB(2)		1	-60		<=	0														
VUB(3)		1	-60		<=	0														
VUB(4)		1	-60		<=	0														
VUB(5)		1	-60		<=	0														
VUB(6)		1	-60		<=	0														
VUB(7)		1	-60		<=	0														
VUB(8)		1	-60		<=	0														
VUB(9)		1	-60		<=	0														
VUB(10)		1	-60		<=	0														
Activity	0,00	0,00	60,00	40,00	0,00	20,00	0,00	0,00	40,00	0	0	1	1	0	0	1	0	0	1	423,00

Durch die Typänderung bei y von BIN auf CON ergibt sich ein $z^* = 274 \frac{2}{3}$

Flow Cover Cuts

A set $C = C_1 \cup C_2$ with $C_1 \subseteq N_1$, $C_2 \subseteq N_2$ is a generalized cover for X if

$$\sum_{j \in C_1} a_j - \sum_{j \in C_2} a_j = b + \lambda \text{ with } \lambda > 0.$$

$$L_2 = \{j \in N_2 \setminus C_2 : \lambda y_j^* < x_j^*\}$$

The flow cover inequality:

$$\sum_{j \in C_1} x_j + \sum_{j \in C_1} (a_j - \lambda)(1 - y_j) \leq b + \sum_{j \in C_2} a_j + \lambda \sum_{j \in L_2} y_j + \sum_{j \in N_2 \setminus (C_2 \cup L_2)} x_j$$

Zeile 1:

$$x^* = (0 \ 0 \ 60 \ 40 \ 0 \ 0 \ 20 \ 0 \ 0 \ 40), \quad y^* = (0 \ 0 \ 1 \ 2/3 \ 0 \ 0 \ 1/3 \ 0 \ 0 \ 2/3)$$

$$-x_1 - x_2 + x_3 + x_4 = 100 \quad \rightarrow N_1 = \{3, 4\}, N_2 = \{1, 2\}$$

Mit Hilfe der „Separation Heuristic für Flow Cover Cuts“ einen „Generalized Cover“ erzeugen

$$\begin{aligned} \min \sum_{j \in N_1} (1 - y_j^*) z_j - \sum_{j \in N_2} y_j^* z_j & \quad \min -0z_1 - 0z_2 + 0z_3 + 1/3z_4 \\ \text{s.t.} \sum_{j \in N_1} a_j z_j - \sum_{j \in N_2} a_j z_j > b & \quad \text{s.t.} -60z_1 - 60z_2 + 60z_3 + 60z_4 > 100, \quad z \in B^4 \end{aligned}$$

Aufgabe 2 x1 x2 x3 x4 **TYP RHS**

$$\text{Min} \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 1/3$$

$$\text{LB} \quad 0 \quad 0 \quad 0 \quad 0$$

$$\text{UB} \quad 1 \quad 1 \quad 1 \quad 1$$

$$\text{TYP} \quad \text{BIN} \quad \text{BIN} \quad \text{BIN} \quad \text{BIN}$$

$$\text{cover} \quad -60 \quad -60 \quad 60 \quad 60 \geq \quad 100,01$$

$$\text{Activity} \quad 0 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad 0,33$$

Das Ergebnis zeigt, dass nur die beiden Variablen x_3 und x_4 für C_1 und C_2 in Frage kommen. Da beide Positiv sind ergibt sich: $C_1 = \{3, 4\}$, $C_2 = \emptyset$ mit $\lambda = 20$ $(60+60=100+\lambda)$
 $L_2 = \emptyset$

$$x_3 + x_4 + (60 - 20)^+ (1 - y_3) + (60 - 20)^+ (1 - y_4) \leq 100 + x_1 + x_2$$

$$-x_1 - x_2 + x_3 + x_4 + 40 - 40y_3 + 40 - 40y_4 \leq 100$$

$$-x_1 - x_2 + x_3 + x_4 - 40y_3 - 40y_4 \leq 20$$

$$-0 - 0 + 60 + 40 - 40 * 1 - 40 * 2/3 = 33 \frac{1}{3} \leq 20 \quad \text{Cut Verletzung}$$

$$z^* = 310 \frac{2}{3} \text{ noch keine IP-Lösung}$$

Zeile 2:

$$-x_4 - x_5 + x_6 + x_7 - x_8 = -20$$

$$x_4 + x_5 - x_6 - x_7 + x_8 \leq 20 \quad \rightarrow \quad N_1 = \{4, 5, 8\}, N_2 = \{6, 7\}$$

Mit Hilfe der „Separation Heuristic für Flow Cover Cuts“ einen „Generalized Cover“ erzeugen

$$\min 1/3z_4 - 0z_5 - 0z_6 + 2/3z_7 - 0z_8$$

$$s.t. 60z_4 + 60z_5 - 60z_6 - 60z_7 + 60z_8 > 20, \quad z \in B^5$$

NewModel	x4	x5	x6	x7	x8	TYP	RHS	
Min	0,333	0	0	0,667	0			Das Ergebnis zeigt, dass nur die beiden Variablen x_5 und x_8 für C_1 und C_2 in Frage kommen. Da beide Positiv sind ergibt sich: $C_1 = \{5, 8\}$, $C_2 = \emptyset$ mit $\lambda = 100$
LB	0	0	0	0	0			
UB	1	1	1	1	1			
TYP	BIN	BIN	BIN	BIN	BIN			
Cover	60	60	-60	-60	60	>=	20	$(60+60=20+\lambda)$
Activity	0	1	0	0	1		0	$L_2 = \emptyset$

$$x_5 + x_8 + (60-100)^+ (1-y_5) + (60-100)^+ (1-y_8) \leq 20 + x_6 + x_7$$

$$x_5 + x_8 - x_6 - x_7 - y_5 - y_8 \leq 18$$

$$0+0-0-20-0-0=-20 \leq 18 \quad Cut \rightarrow verletzt$$

Zeile 3:

Jetzt wenden wir einen Aggregated c-MIR an und zwar mit 1 und 3

$$\begin{array}{rcl} -x_1 - x_2 + x_3 + x_4 & = 100 \\ +x_2 - x_3 & -x_6 - x_9 + x_{10} & = -20 \\ \hline -x_1 & +x_4 - x_6 - x_9 - x_{10} & = 80 \end{array} \quad \rightarrow \quad -x_1 + x_4 - x_6 - x_9 + x_{10} \leq 80$$

Bound Substitution

$$y_1^* = 0, x_1 \geq 0 \Rightarrow x_1 - t_1 = 0 \Rightarrow x_1 = t_1$$

$$y_4^* = 1 > 0, x_4 \leq 60y_4 \Rightarrow x_4 + t_4 = 60y_4 \Rightarrow x_4 = 60y_4 - t_4$$

$$y_6^* = 0, x_6 \geq 0 \Rightarrow x_6 - t_6 = 0 \Rightarrow x_6 = t_6$$

$$y_9^* = 0, x_9 \geq 0 \Rightarrow x_9 - t_9 = 0 \Rightarrow x_9 = t_9$$

$$y_{10}^* = 2/3 > 0, x_{10} \leq 60y_{10} \Rightarrow x_{10} + t_{10} = 60y_{10} \Rightarrow x_{10} = 60y_{10} - t_{10}$$

$$f = b - \lfloor b \rfloor, f_j = a_j - \lfloor a_j \rfloor \quad \text{for } j \in N$$

$$\sum_{j \in N} \left(\lfloor a_j \rfloor + \frac{(f_j - f)^+}{1-f} \right) y_j \leq \lfloor b \rfloor + \frac{s}{1-f}$$

$$-x_1 + 60y_4 - t_4 - x_6 - x_9 + 60y_{10} - t_{10} \leq 80$$

$$-x_1 - x_6 - x_9 - 60\bar{y}_4 - t_4 - 60\bar{y}_{10} - t_{10} \leq 80 - 60 - 60 = -40$$

$$-\bar{y}_4 - \bar{y}_{10} - 1/60t_4 - 1/60t_{10} - 1/60x_1 - 1/60x_6 - 1/60x_9 \leq -2/3$$

$$-\bar{y}_4 - \bar{y}_{10} - \frac{1/60t_4}{1-1/3} - \frac{1/60t_{10}}{1-1/3} - \frac{1/60x_1}{1-1/3} - \frac{1/60x_6}{1-1/3} - \frac{1/60x_9}{1-1/3} \leq -1 \quad (\lfloor -2/3 \rfloor, f=1/3)$$

$$-\bar{y}_4 - \bar{y}_{10} - \frac{1}{40}t_4 - \frac{1}{40}t_{10} - \frac{1}{40}x_1 - \frac{1}{40}x_6 - \frac{1}{40}x_{19} \leq -1$$

$$-40\bar{y}_4 - 40\bar{y}_{10} - t_4 - t_{10} - x_1 - x_6 - x_{19} \leq -40$$

$$-40(1-y_4) - 40(1-y_{10}) - (60y_4 - x_4) - (60y_{10} - x_{10}) - x_1 - x_6 - x_{19} \leq -40$$

$$-40 + 40y_4 - 40 + 40y_{10} - 60y_4 + x_4 - 60y_{10} + x_{10} - x_1 - x_6 - x_{19} \leq -40$$

$$+40y_4 + 40y_{10} - 60y_4 + x_4 - 60y_{10} + x_{10} - x_1 - x_6 - x_{19} \leq -40$$

$$-20y_4 - 20y_{10} + x_4 + x_{10} - x_1 - x_6 - x_{19} \leq 40$$

$$-20*1 - 20*2/3 + 40 + 40 - 0 - 0 - 0 = 46 \frac{2}{3} \not\leq 40 \text{ Cut verletzt}$$

$$z^* = 344 \frac{1}{3}$$

Zeile 5:

$$-x_7 + x_8 + x_9 = -20$$

$$x_7 - x_8 - x_9 \leq 20 \quad \rightarrow \quad N_1 = \{7\}, N_2 = \emptyset$$

Mit Hilfe der „Separation Heuristic für Flow Cover Cuts“ einen „Generalized Cover“ erzeugen

$$\min 2/3z_7 - 0z_8 - 0z_9$$

$$s.t. 60z_7 - 60z_8 - 60z_9 > 20, \quad z \in B^3$$

Aufgabe 2 x7 x8 x9 **TYP RHS**

Min 0,67 0,00 0,00

LB 0 0 0

UB 1 1 1

TYP **BIN BIN BIN**

cover 60 -60 -60>= 20,01 $L_2 = \emptyset$

Activity 1 0 0 0,67

Das Ergebnis zeigt, dass nur die Variable x_7 für C_1 und C_2 in Frage kommt. Da diese Positiv ist, ergibt sich:

$$C_1 = \{7\}, C_2 = \emptyset \text{ mit } \lambda = 40$$

$$(60 = 20 + \lambda)$$

$$x_7 + (60 - 40)^+ (1 - y_7) \leq 20 + x_8 + x_9$$

$$x_7 + 20 - 20y_7 \leq 20 + x_8 + x_9$$

$$x_7 - x_8 - x_9 - 20y_7 \leq 0$$

$$20 - 0 - 0 - 20*1/3 = 13 \frac{1}{3} \not\leq 0 \text{ Cut verletzt}$$

Jetzt ergibt sich erst ein optimaler, ganzzahliger Wert $z^* = 423$, mit

$$x^* = (0 \ 0 \ 60 \ 40 \ 0 \ 0 \ 20 \ 0 \ 0 \ 40), \quad y^* = (0 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1)$$

Aufgabe 3)

a)

Iteration 1:

1) Round the current LP solution x^* to the nearest integer solution \tilde{x}

2) Reoptimize the LP relaxation using the objective function $\min \Delta(x, \tilde{x}) = \sum_{j \in I} |x_j - \tilde{x}_j|$

$$\min -x_1 - x_2 - x_3 - x_4 + x_5 - x_6 - x_7 - x_8 + x_9 - x_{10}$$

$$x^* = [0,84 \quad 0,96 \quad 0,27 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad 0,79 \quad 0 \quad 1]$$

3) if x^* integer or iteration/time limit reached, Stop, else go to 1

Iteration 2:

1) Round the current LP solution x^* to the nearest integer solution \tilde{x}

Aufgabe3	x1	x2	x3	x4	x5	x6	x7	x8	x9	x10	TYP	RHS
Max	1	1	0	1	0	1	1	1	0	1		
LB												
UB	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1		
TYP	CON	CON										
KN1	2	5	4	2	6						\leq	10
KN2		2	4	2	3	5					\leq	10
KN3	1			4	3	2		4			\leq	10
KN4					3	2	5	3	8		\leq	10
KN5	5		3								$5 \leq$	10
KN6		4				3	4	3			\leq	10

Activity 1,00 1,00 0,00 1,00 0,00 1,00 1,00 0,75 0,00 1,00 6,75

$$\tilde{x} = [1 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad 1 \quad 0 \quad 1]$$

2) Reoptimize the LP relaxation using the objective function $\min \Delta(x, \tilde{x}) = \sum_{j \in I} |x_j - \tilde{x}_j|$

$$\min -x_1 - x_2 + x_3 - x_4 + x_5 - x_6 - x_7 - x_8 + x_9 - x_{10}$$

$$x^* = [1 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 0 \quad 1 \quad 1 \quad 0,75 \quad 0 \quad 1]$$

3) if x^* integer or iteration/time limit reached, Stop, else go to 1

Iteration 3:1) Round the current LP solution x^* to the nearest integer solution \tilde{x} $\tilde{x} = [1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 0 \ 1]$ the same solution \rightarrow cyclingflip $\tilde{x}_j \ \forall j \in I, x_j^* \text{ non integer} \rightarrow \tilde{x}_8 = 0$ $\tilde{x} = [1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1]$ **Aufgabe3** x1 x2 x3 x4 x5 x6 x7 x8 x9 x10 **TYP** **RHS****Max** 1 1 0 1 0 1 1 0 0 1**LB****UB****TYP** CON CON CON CON CON CON CON CON CON CON

KN1	2	5	4	2	6					\leq	10
KN2		2	4	2	3	5				\leq	10
KN3	1			4	3	2		4		\leq	10
KN4					3	2	5	3	8	\leq	10
KN5	5			3						$5 \leq$	10
KN6		4				3	4	3		\leq	10

Activity 1,00 1,00 0,00 1,00 0,00 1,00 1,00 0,00 0,00 1,00 6,002) Reoptimize the LP relaxation using the objective function $\min \Delta(x, \tilde{x}) = \sum_{j \in I} |x_j - \tilde{x}_j|$ $\min -x_1 - x_2 + x_3 - x_4 + x_5 - x_6 - x_7 + x_8 + x_9 - x_{10}$ $x^* = [1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1]$ 3) if x^* integer or iteration/time limit reached, Stop, else go to 1Here the "Feasibility Pump Heuristic" found a solution $x_{IP}^* = [1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1]$

b)

$$\bar{S} = \{j \in B : \bar{x}_j = 1\}$$

$$\Delta(x, \bar{x}) = \sum_{j \in S} (1 - x_j) + \sum_{j \in B \setminus \bar{S}} x_j \leq k$$

 $\tilde{x} = [1 \ 1 \ 0 \ 1 \ 0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 0 \ 1]$ 1) Define a k-neighborhood to search in for some small integer value k and a known IP solution \bar{x} : $k = 2$
 $\bar{S} = \{1, 2, 4, 6, 7, 10\}$

$$\Delta(x, \bar{x}) = (1 - x_1) + (1 - x_2) + x_3 + (1 - x_4) + x_5 + (1 - x_6) + (1 - x_7) + (1 - x_8) + x_9 + (1 - x_{10}) \leq 2$$

$$-x_1 - x_2 + x_3 - x_4 + x_5 - x_6 - x_7 + x_8 + x_9 - x_{10} \leq 2 - 6 = -4$$

Hier wird keine Verbesserung erzielt!

Aufgabe 4)

leider keine Zeit mehr ☺