

**Aufgabe 1)**

Gemäß Definition 1.4 in Wolsey ist  $P_2$  genau dann eine bessere Formulierung, wenn  $P_2 \subset P_1$ . Dies ist immer dann der Fall, wenn es Punkte gibt, die in  $P_1$  liegen, aber nicht in  $P_2$ .

$$\exists x_1 \in P_1 : x_1 \notin P_2$$

Wir betrachten jetzt die LP-Relaxationen der beiden Formulierungen und wählen für  $P_1$  die folgende gültige Lösung:

$$x_1 = 0,2$$

$$x_2 = 0,9$$

$$x_3 = 1,0$$

Diese Lösung ist für die einzige Restriktion aus  $P_1$  gültig. Diese Lösung gilt aber nicht für die zweite Restriktion aus  $P_2$ , denn  $x_1 + x_2 = 0,2 + 0,9$  ist nicht  $\leq 1$

**Aufgabe 2)****a) Uncapacitated Lot-Sizing (ULS) Problem****Parameter**

$f_t$ : Fixkosten in Periode t, falls produziert wird

$p_t$ : Produktionskosten einer Einheit in Periode t

$h_t$ : Lagerkosten einer Einheit in Periode t

$d_t$ : Nachfrage in Periode t

M: BigM

**Entscheidungsvariablen**

$x_t$ : Produktionsmenge in Periode t

$s_t$ : Lagermenge am Ende von Periode t

$y_t = 1$  falls in Periode t produziert wird, andernfalls  $y_t = 0$

$$\min \sum_{t=1}^n p_t x_t + \sum_{t=1}^n h_t s_t + \sum_{t=1}^n f_t y_t$$

$$s_{t-1} + x_t = d_t + s_t \text{ for } t = 1, \dots, n$$

$$\text{s. t. } x_t \leq M y_t \text{ for } t = 1, \dots, n$$

$$s_0 = 0, s_t, x_t \geq 0, y_t \in \{0, 1\} \text{ for } t = 1, \dots, n$$

Ein optimaler Produktionsplan für die gegebenen Parameter lautet: {9; 0; 8; 0; 11; 0}.

Dabei wird nur in den Perioden 1, 3 und 5 produziert und jeweils 3, 4 und 4 Mengeneinheiten eingelagert.

**ampl-Modell**

```
# -Sets-
set t;

# -Parameter-
param p {t};
param h {t};
param d {t};
param f {t};

# -Variablen-
var y {j in t}, binary;
var x{j in t}, integer ;
var s{j in 0..6}, integer;

# -Zielfunktion-
minimize kosten: sum{j in t} p[j]*x[j] + sum{j in t} h[j]*s[j] + sum{j in t}
f[j]*y[j];

# -Restriktionen-
subject to lagerkosten {j in t} : s[j-1] + x[j] = d[j] + s[j];
subject to prodlimit {j in t}: x[j] <= 28*y[j];
subject to lager {j in t}: s[j] >= 0;
subject to anfangsbedarf: s[0] = 0;
subject to stück {j in t} : x[j] >=0;
```

**Data**

```
# data für das Produktionsmodell
set t := 1 2 3 4 5 6;
param: f:= 1 60 2 20 3 40 4 40 5 10 6 30 ;
param p:= 1 2 2 3 3 3 4 4 5 7 6 5;
param h:= 1 4 2 4 3 4 4 4 5 4 6 4;
param d:= 1 6 2 3 3 4 4 4 5 7 6 4;
```

**Lösungsergebnis mit MOPS**

MOPS Studio solution summary for model 'agol.2'

```
-----
Solverstatus:                IPFinished
Solutionstatus:              IPOptimalSolution
LP objective function value:  180.85
IP objective function value:  273
```

Index	Name	LP-Solution	IP-Solution
1	y[1]	1	1
2	y[2]	0.015	0
3	y[3]	0.02	1
4	y[4]	0.02	0
5	y[5]	0.035	1
6	y[6]	0.02	0
7	x[1]	6	9
8	x[2]	3	0
9	x[3]	4	8
10	x[4]	4	0
11	x[5]	7	11
12	x[6]	4	0
13	s[0]	0	0
14	s[1]	0	3
15	s[2]	0	0
16	s[3]	0	4
17	s[4]	0	0
18	s[5]	0	4
19	s[6]	0	0

**b) Extended Formulation for ULS****Variablen**

$w_{it}$  : Produktionsmenge in Periode  $i$ , um Nachfrage in  $t$  zu decken

$y_t = 1$  falls in Periode  $t$  produziert wird, andernfalls  $y_t = 0$

**Nebenbedingungen**

$$\sum_{i=1}^t w_{it} = d_t \text{ for all } t$$

$$w_{it} \leq d_t y_t \text{ for all } i, t, i \leq t$$

$$w_{it} \geq 0 \text{ for all } i, t, i \leq t \quad y_t \in \{0, 1\} \text{ for all } t$$

**Funktion**

$$\min \sum_{i=1}^n \sum_{t=i}^n c_i w_{it} + \sum_{t=1}^n f_t y_t$$

**ampl-Modell**

```
# -Sets-
set p;

# -Parameter-
param a {t in p, i in p};
param d {t in p};
param f {t in p};

# -Variablen-
var y{t in p}, binary;
var x{i in p}, >= 0, integer;
var w{i in p, t in p}, >= 0, integer;

# -Zielfunktion-
minimize kosten: sum{t in p, i in p} a[i,t]*w[i,t] + sum{t in p} f[t]*y[t];

# -Restriktionen-
subject to nachfrage{t in p}: sum{i in 1..t} w[i,t] = d[t];
subject to fixeKosten{t in p, i in 1..t}: w[i,t] <= d[t]*y[i];
subject to Summe{i in p}: x[i] = sum{t in p} w[i,t];
```

**Data**

```
# data für Produktionsmodell
set p := 1 2 3 4 5 6; #Perioden
param: f:= 1 60 2 20 3 40 4 40 5 10 6 30 ;
param a:
      1   2   3   4   5   6 :=
      1 2   6   10  14  18  22
      2 999 3   7   11  15  19
      3 999 999 3   7   11  15
      4 999 999 999 4   8   12
      5 999 999 999 999 7   11
      6 999 999 999 999 999 5;

param d:= 1 6 2 3 3 4 4 4 5 7 6 4;
```

**Vergleich der beiden Formulierungen:**

Die Extended ULS hat z. B. zu der Standard ULS deutlich weniger LP-Iterationen. Ebenfalls fällt auf, dass die LU-factorization deutlich geringer ist. Insgesamt ist die Extended ULS besser, weil hier die von MOPS gelöste LP-Relaxation schon ganzzahlig ist, wobei bei der Standard ULS die LP-Lösung noch nicht ganzzahlig ist. Es muss daher danach noch nach einer IP-Lösung gesucht werden.

**Lösungsergebnis mit MOPS**

MOPS Studio solution summary for model 'agol.2b'

```

-----
Solverstatus:                IPFinished
Solutionstatus:              IPOptimalSolution
LP objective function value:  273
IP objective function value:  273
    
```

Index	Name	LP-Solution	IP-Solution
-----	----	-----	-----
1	y[1]	1	1
2	y[2]	0	0
3	y[3]	1	1
4	y[4]	0	0
5	y[5]	1	1
6	y[6]	0	0
7	x[1]	9	9
8	x[2]	0	0
9	x[3]	8	8
10	x[4]	0	0
11	x[5]	11	11
12	x[6]	0	0
13	w[1,1]	6	6
14	w[1,2]	3	3
15	w[1,3]	0	0
16	w[1,4]	0	0
17	w[1,5]	0	0
18	w[1,6]	0	0
19	w[2,1]	0	0
20	w[2,2]	0	0
21	w[2,3]	0	0
22	w[2,4]	0	0
23	w[2,5]	0	0
24	w[2,6]	0	0
25	w[3,1]	0	0
26	w[3,2]	0	0
27	w[3,3]	4	4
28	w[3,4]	4	4
29	w[3,5]	0	0
30	w[3,6]	0	0
31	w[4,1]	0	0
32	w[4,2]	0	0
33	w[4,3]	0	0
34	w[4,4]	0	0
35	w[4,5]	0	0
36	w[4,6]	0	0
37	w[5,1]	0	0
38	w[5,2]	0	0
39	w[5,3]	0	0
40	w[5,4]	0	0
41	w[5,5]	7	7
42	w[5,6]	4	4
43	w[6,1]	0	0
44	w[6,2]	0	0
45	w[6,3]	0	0
46	w[6,4]	0	0
47	w[6,5]	0	0
48	w[6,6]	0	0

**Aufgabe 3)**

a) Matrices TU or not

$$A_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & -1 \\ 0 & -1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$A_1$  is not TU, because there exists a submatrix where  $\det(A_i) = 2$

$A_2$  is TU

$A_3$  is TU

For  $A_2$  and  $A_3$ :

1)  $a_{ij} \in \{+1, 0, -1\}$  for all  $i, j$

2) Each column contains at most two nonzero coefficients  $\left( \sum_{i=1}^m |a_{ij}| \leq 2 \right)$

3) There exists a partition  $(M_1, M_2)$  of the set M of rows such that each column j containing two nonzero coefficients satisfies  $\sum_{i \in M_1} a_{ij} - \sum_{i \in M_2} a_{ij} = 0$ .

For  $A_2$ :  $M_1 = \{1, 2\}$ ,  $M_2 = \{3, 4\}$  and for  $A_3$ :  $M_1 = \{1, 3\}$ ,  $M_2 = \{2\}$

b)

Der Startpunkt ist das folgende Integer Programm

$$\max\{cx: Ax \leq b, x \geq 0, \text{ integer}\} \quad (\text{IP})$$

Annahme:

A ist TU, b integer

Aus der LP wissen wir, dass  $x^* = (x_B, x_N) = (B^{-1}b, 0)$ , wobei für die Nichtbasisvariablen  $x_N$  gilt  $x_N = 0$  und für die Basisvariablen  $x_B$  gilt  $B^{-1}b$ .

Aus der Cramersche Regel folgern wir:  $B^{-1} = \frac{B^*}{\det(B)}$

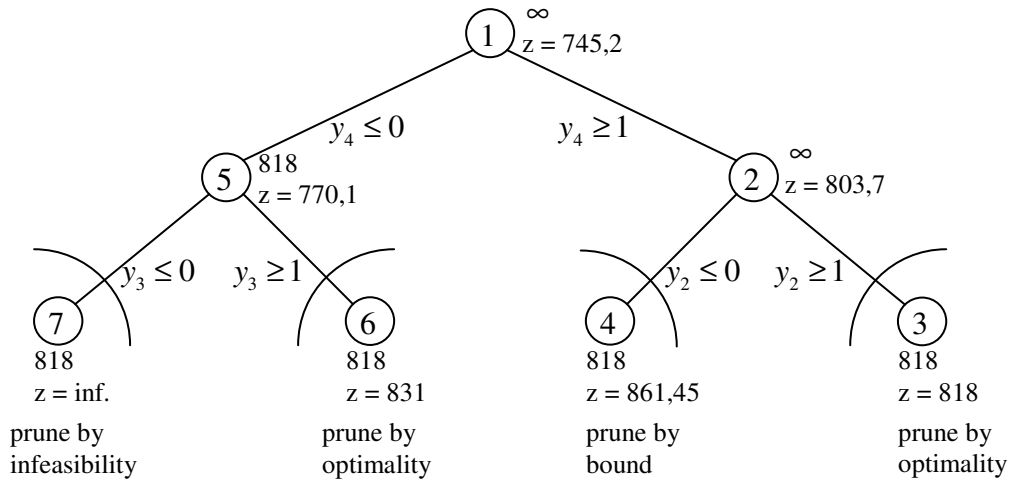
- $\det(B)$  kann aufgrund der TU nur  $= \pm 1$  betragen
- $B^*$  ist die adjunkte Matrix von B  $\rightarrow$  alle Elemente aus B sind Produkte aus der Basis B der IP-Lösung
- aus A TU  $\rightarrow$  B ganzzahlig  $\rightarrow$   $B^*$  ganzzahlig

**Ergebnis:**

$B^*$  integer,  $\det(B)$  integer  $\rightarrow B^{-1} = \frac{B^*}{\det(B)}$  integer

**Aufgabe 4)**

*Depth First Node Selection*

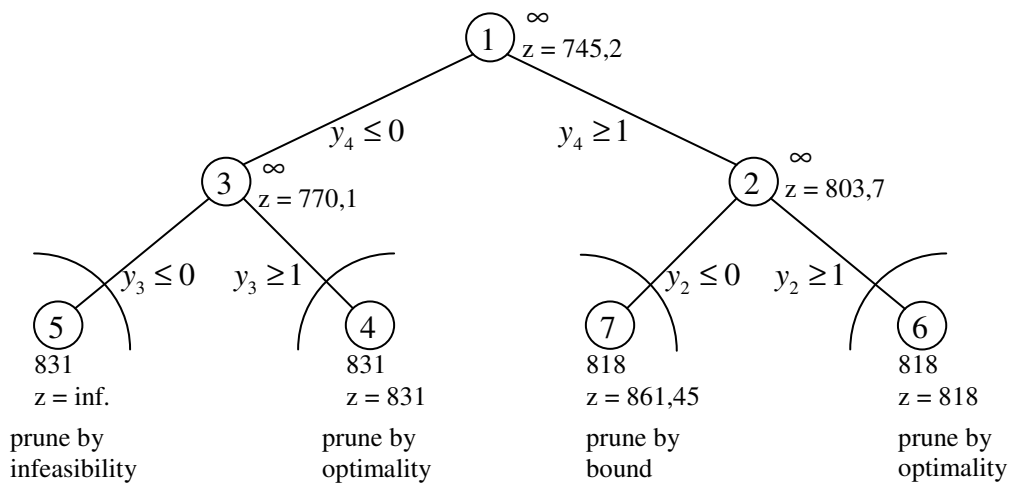


**Optimale Lösung**

Zielfunktionswert:  $z = 818$

Variablenwert:  $s_1 = 16; s_2 = 25; s_3 = 13; s_4 = 0; x_1 = 20; x_2 = 20; x_3 = 0; x_4 = 6; y_1 = 1; y_2 = 1; y_3 = 0; y_4 = 1;$

**Best First Node Selection**



**Optimale Lösung**

Zielfunktionswert:  $z = 818$

Variablenwert:  $s_1 = 16; s_2 = 25; s_3 = 13; s_4 = 0; x_1 = 20; x_2 = 20; x_3 = 0; x_4 = 6; y_1 = 1; y_2 = 1; y_3 = 0; y_4 = 1;$