Optimierung Blatt 05 zum 18.11.2013

Paul Bienkowski, Arne Struck

18. November 2013

1. a) maximiere $x_{47} + x_{37} + x_{57} + x_{67}$ unter den Nebenbedingungen¹

```
x_{47} + x_{37} + x_{57} + x_{67} - x_{04} - x_{03} - x_{02} - x_{01} = 0
x_{01} + x_{21} - x_{16} = 0
x_{02} - x_{21} - x_{25} = 0
x_{01} - x_{34} - x_{35} - x_{37} = 0
x_{04} + x_{34} - x_{47} = 0
x_{25} + x_{35} - x_{56} - x_{57} = 0
x_{16} + x_{56} - x_{67} = 0
x_{03} \leq 1
x_{01}, x_{56}, x_{37} \leq 2
x_{02}, x_{35}, x_{47}, x_{67} \leq 3
x_{21}, x_{25}, x_{34} \leq 4
x_{16} \leq 5
x_{04} \leq 7
x_{57} \leq 8
x_{01}, x_{02}, x_{03}, x_{04}, x_{16}, x_{21}, x_{25}, x_{34}, x_{35}, x_{37}, x_{47}, x_{56}, x_{57}, x_{67} \geq 0
```

b) **Hinweis:** Da dies nicht genau angegeben ist, interpretieren wir die Kostenangabe als "Geldeinheiten pro benutzter Energieeinheit", also als Faktor für die benutzte Kapazität. Eine Kante mit Notation "4 | 3", durch die jedoch nur 2 Energieeinheiten geschickt werden, kostet somit 6 Geldeinheiten.

minimiere $5x_{01} + 4x_{02} + 3x_{03} + 3x_{16} + 6x_{21} + 1x_{23} + 5x_{24} + 5x_{35} + 3x_{45} + 4x_{46} + 2x_{56}$ unter den Nebenbedingungen

$$\begin{array}{rcl} x_{01} + x_{02} + x_{03} & = & 6 \\ x_{16} + x_{46} + x_{56} & = & 6 \\ x_{01} + x_{21} - x_{16} & = & 0 \\ x_{02} - x_{21} - x_{24} - x_{23} & = & 0 \\ x_{03} + x_{23} - x_{35} & = & 0 \\ x_{24} - x_{45} - x_{46} & = & 0 \\ x_{35} + x_{45} - x_{56} & = & 0 \\ x_{16}, x_{45} & \leq & 1 \\ x_{35} & \leq & 2 \\ x_{01} & \leq & 3 \\ x_{02}, x_{24}, x_{56} & \leq & 4 \\ x_{03} & \leq & 5 \\ x_{21} & \leq & 6 \\ x_{23}, x_{46} & \leq & 7 \\ x_{01}, x_{02}, x_{03}, x_{16}, x_{21}, x_{23}, x_{24}, x_{35}, x_{45}, x_{46}, x_{56} & \geq & 0 \end{array}$$

¹hier ist kein LP-Problem in Standardform gefordert, daher kommen hier Gleichungen als Nebenbedingungen vor

c) Die Variable x_{ij} gibt an, ob der Bewerber i die Stelle j bekommt. Es handelt sich dabei um einen binären Wert (0 oder 1), da Bewerber und Stellen nicht geteilt werden können. Somit handelt es sich um ein binäres Problem.

minimiere
$$\sum_{i=1}^{3} \sum_{j=1}^{5} c_{ij} \cdot x_{ij}$$
 unter den Nebenbedingungen
$$\sum_{i=1}^{3} x_{ij} \leq 1 \qquad \text{für jedes} \quad 1 \leq j \leq 5$$

$$\sum_{i=1}^{5} x_{ij} = 1 \qquad \text{für jedes} \quad 1 \leq i \leq 3$$

$$x_{ij} \in \{0,1\} \qquad \text{für jedes} \quad 1 \leq i \leq 3, 1 \leq j \leq 5$$

2. Hilfsproblem (als unzulässiges Tableau):

Eingangsvariable: x_0 , Ausgangsvariable: x_4

Zulässiges Starttableau:

$$x_0 = 5 - 2x_1 - 2x_2 + x_4$$
 $x_3 = 2 - x_1 - x_2 + x_4$
 $x_5 = 1 - x_1 + 2x_2 + x_4$
 $w = -5 + 2x_1 + 2x_2 - x_4$

Eingangsvariable: x_1 , Ausgangsvariable: x_5

Tableau nach 1. Iteration:

$$x_{1} = 1 + 2x_{2} + x_{4} - x_{5}$$

$$x_{0} = 3 - 6x_{2} - x_{4} + 2x_{5}$$

$$x_{3} = 2 - x_{2} + x_{4}$$

$$w = -3 + 6x_{2} + x_{4} - 2x_{5}$$

Eingangsvariable: x_2 , Ausgangsvariable: x_0

$$w = -3 + 6\left(\frac{3}{6} - \frac{1}{6}x_4 + \frac{2}{6}x_5 - \frac{1}{6}x_0\right) + x_4 - 2x_5 = -3 + 3 - x_4 + 2x_5 - x_0 + x_4 - 2x_5 = -x_0$$

Tableau nach 2. Iteration:

Dies ist die optimale Lösung des Hilfsproblems:

$$x_0 = 0, x_1 = 2, x_2 = \frac{1}{2}, x_3 = \frac{3}{2}, x_4 = 0, x_5 = 0, w = 0$$

Einsetzen in die Original-Zielfunktion:

$$z = -3x_1 - 5x_2 = -3\left(2 + \frac{2}{3}x_4 - \frac{1}{3}x_5\right) - 5\left(\frac{1}{2} - \frac{1}{6}x_4 + \frac{1}{3}x_5\right) = -\frac{17}{2} - \frac{7}{6}x_4 - \frac{2}{3}x_5 = -\frac{17}{2}x_5 - \frac{1}{2}x_5 - \frac{1}{2}x_5$$

Damit ergibt sich folgendes **Starttableau für das Originalproblem**:

$$x_{2} = \frac{1}{2} - \frac{1}{6}x_{4} + \frac{1}{3}x_{5}$$

$$x_{1} = 2 + \frac{2}{3}x_{4} - \frac{1}{3}x_{5}$$

$$x_{3} = \frac{3}{2} + \frac{7}{6}x_{4} - \frac{1}{3}x_{5}$$

$$z = -\frac{17}{2} - \frac{7}{6}x_{4} - \frac{2}{3}x_{5}$$

Diese Lösung ist optimal, es ergibt sich:

$$x_1 = 2, x_2 = \frac{1}{2}, x_3 = \frac{3}{2}, x_4 = 0, x_5 = 0, z = -\frac{17}{2}.$$