

VL 10 (7.6.16)

MODELLIERUNG 1
(V. KABEL, OVGU MD)

[4a] Sei $q \geq \chi(G)$ (z.B. $q := |V(G)|$)

Variablen: • $x_{vj} \in \{0,1\}$ ($v \in V(G), j \in [q]$)

(" $x_{vj}=1 \Leftrightarrow v$ schalt Farbe j ")

• $y_j \in \{0,1\}$ ($j \in [q]$)

(" $y_j=1 \Leftrightarrow$ Farbe j mind benutzt ")

IP-Modell

$$\text{min } \sum_{j=1}^q y_j$$

$$\text{s.t. } \sum_{j=1}^q x_{vj} = 1 \quad \forall v \in V(G)$$

$$x_{vj} + x_{wj} \leq 1 \quad \forall vw \in E(G) \quad \forall j \in [q]$$

$$x_{vj} - y_j \leq 0 \quad \forall v \in V(G) \quad \forall j \in [q]$$

$$x_{vj} \in \{0,1\} \quad \forall v \in V(G), j \in [q]$$

$$y_j \in \{0,1\} \quad \forall j \in [q]$$

Varianten des Modells

1. Variante

$$\text{min } \sum_{j=1}^q y_j$$

$$\text{s.t. } \sum_{j=1}^q x_{vj} = 1$$

$$\forall v \in V(G)$$

$$x_{vj} + x_{wj} \leq y_j$$

$$\forall w \in E(G) \forall j \in [q]$$

$$x_{vj} - y_j \leq 0$$

$$\forall v \in V(G) \forall j \in [q]$$

$$x_{vj} \in \{0, 1\}$$

$$\forall v \in V(G), j \in [q]$$

$$y_j \in \{0, 1\}$$

$$\forall j \in [q]$$

2. Variante

Beobachtung: Können annehmen, dass die ersten $X(G)$ Farben benutzt werden.

(Vereinfachung des Suchraums)

$$\text{min } \sum_{j=1}^q x_j$$

$$\text{s.t. } \sum_{j=1}^q x_{vj} = 1 \quad \forall v \in V(G)$$

$$x_{vj} + x_{wj} \leq x_j$$

$$\forall w \in E(G) \quad \forall j \in [q]$$

$$x_{vj} - x_j \leq 0$$

$$\forall v \in V(G) \quad \forall j \in [q]$$

$$x_{j+1} - x_j \leq 0$$

$$\forall j \in [q-1]$$

$$x_{vj} \in \{0, 1\}$$

$$\forall v \in V(G), j \in [q]$$

$$x_j \in \{0, 1\}$$

$$\forall j \in [q]$$

3. Variante: Beobachtung: können annehmen:

Falls Farbe j benutzt wird, so ist j die kleinste Nummer eines Knotens

mit Farbe j (Farbe jede Farbklasse mit der kleinste Nummer eines Knotens in ihr.)

$$\text{min } \sum_{j=1}^q x_j$$

$$\text{s.t. } \sum_{j=1}^q x_{vj} = 1 \quad \forall v \in V(G)$$

$$x_{vj} + x_{wj} \leq x_j \quad \forall vw \in E(G) \quad \forall j \in [q]$$

$$x_{vj} - x_j \leq 0 \quad \forall v \in V(G) \quad \forall j \in [q]$$

$$x_{vj} \leq 1 - x_j \quad \forall v \in V(G) \quad \forall j \in [q]: v < j$$

$$x_{vj} \in \{0, 1\} \quad \forall v \in V(G), j \in [q]$$

$$x_j \in \{0, 1\} \quad \forall j \in [q]$$

[50] (Vgl. Abschnitt 1.5 "Reihenfolgeplanung")

$$V(D) = \{1, \dots, n\} = [n]$$

Variablen: • $x_{vw} \in \{0, 1\}$ ($vw \in A(D)$)

(" $x_{vw} = 1 \Leftrightarrow vw \in H$ ")

• $y_v \in \{1, 2, \dots, n-1\}$ ($v \in \{2, \dots, n\}$)

(" $y_v = j \Leftrightarrow v$ liegt in H an j -ter Position nach Knoten 1 ")

IP-Modell:

$$\min \sum_{a \in A(D)} c_a x_a$$

$$\text{s.t. } \sum_{a \in \delta^{\text{aus}}(v)} x_a = 1 \quad \forall v \in V(D)$$

$$\sum_{a \in \delta^{\text{ein}}(v)} x_a = 1 \quad \forall v \in V(D)$$

$$(*) \quad n \cdot x_{vw} - (y_w - y_v) \leq n-1$$

$$x_a \in \{0, 1\}$$

$$1 \leq y_v \leq n-1$$

$$\forall v \in V(D)$$

$$\forall v \in V(D)$$

$$\forall vw \in A(D):$$

$$v, w \neq 1$$

$$\forall a \in A(D)$$

$$\forall v \in \{2, \dots, n\}$$

Lemma MTZ ("Miller, Tucker, Zemlin")

Spieler $\bar{x} \in \{0,1\}^{A(G)}$ \circledast , so entsteht
in der von \bar{x} repräsentierten Menge

$$A(\bar{x}) := \{a \in A(G) : \bar{x}_a = 1\}$$

jeder (gerichtete) Kreis den Knoten 1.

Beweis: Angenommen, $k \subseteq A(\bar{x})$ ist ein
Kreis mit Knotenmenge $V(k)$ und $1 \notin V(k)$.

Dann ist für alle $vw \in k$ \circledast für
 \bar{x} gültig. Summiert man alle diese
Ungleichungen, so erhält man:

$$\sum_{vw \in k} n \cdot \underbrace{\bar{x}_{vw}}_{\substack{1 \\ \text{KSA}(\bar{x})}} - \underbrace{\sum_{vw \in k} (y_v - y_w)}_{|k| \cdot n = 0} \leq \underbrace{\sum_{vw \in k} (n-1)}_{|k| \cdot (n-1)}$$

$$\Rightarrow |k| \cdot n \leq |k| \cdot (n-1) \quad | : |k|$$

$$\Rightarrow n \leq n-1 \quad | -n$$

$$\Rightarrow 0 \leq -1 \quad \downarrow$$

