

- (1) Finde eine Beschreibung der Facetten des Ordnungspolytops $\mathcal{O}(P)$. Das heißt, finde ein minimales System von Ungleichungen, das $\mathcal{O}(P)$ erzeugt.
- (2) Beschreibe die Facetten des Kettenpolytops $\mathcal{C}(P)$.
- (3) Seien P_1 und P_2 Ordnungen auf drei Elementen $\{x_1, x_2, x_3\}$, wobei P_1 nur die Coverrelation $x_1 < x_2$ besitzt, und P_2 nur die Coverrelationen $x_1 < x_2$ und $x_1 < x_3$. Beschreibe das Ordnungs- und das Kettenpolytop von P_1 und P_2 .
- (4) Sei $P = (X, \leq)$ eine Ordnung und $w : X \rightarrow \mathbb{N}$ eine Gewichtsfunktion. Zeige:

$$\max_{C \text{ Kette}} w(C) = \min |\mathcal{A}_w|,$$

wobei das Minimum über alle Familien von Antiketten geht, die jedes Element $x \in X$ mindestens $w(x)$ -fach überdecken. Überlege auch wie man dieses Ergebnis auf allgemeinere Gewichtsfunktionen erweitern kann.

- (5) Zeige, dass der Antiblocker des Antikettenpolytops das Kettenpolytop ist. Verwende dazu LP-Dualität (siehe unten), sowie vorherige Aufgabe. Die Matrix M_A beschreibt hier das Antikettenpolytop.

$$\begin{array}{ll} (P) & \max w^t x \\ & \text{s.t. } M_A x \leq \mathbf{1} \\ & x \geq 0 \end{array} \qquad \begin{array}{ll} (D) & \min \mathbf{1}^t y \\ & \text{s.t. } M_A^t y \geq w \\ & y \geq 0 \end{array}$$

Sei $G = (V, E)$ ein Graph. Dann definieren wir

$$\mathcal{C}(G) = \{a \in [0, 1]^V \mid \sum_{v \in C} a_v \leq 1 \text{ für jede Clique } C \text{ von } G\}.$$

Hat eine Ordnung P den Vergleichbarkeitsgraphen G , dann stimmen das Kettenpolytop $\mathcal{C}(P)$ und $\mathcal{C}(G)$ überein.

- (6) Allgemein gilt, dass die Ecken von $\mathcal{C}(G)$ nicht der Menge der charakteristischen Vektoren von unabhängigen Mengen entsprechen. Zeige dies am Beispiel des C_5 .