

Vorlesung  
**Kombinatorische Optimierung**  
(Wintersemester 2016/17)

Kapitel 4: Matroide

Volker Kaibel

Otto-von-Guericke Universität Magdeburg

(Version vom 12. Dezember 2016)

# Unabhängigkeitssysteme / Matroide

## Definition 4.1

Ein **Unabhängigkeitssystem** mit einer endlichen Grundmenge  $E$  ist eine Menge  $\mathcal{I} \subseteq 2^E$  von **unabhängigen Mengen** mit:

$$I_1: \emptyset \in \mathcal{I}$$

$$I_2: \text{Für alle } X, Y \subseteq E: \quad X \subseteq Y \in \mathcal{I} \Rightarrow X \in \mathcal{I}$$

## Definition 4.2

Ein **Matroid**  $M$  ist ein Unabhängigkeitssystem mit Grundmenge  $E(M)$  und einer Menge  $\mathcal{I}(M) \subseteq 2^{E(M)}$  von unabhängigen Mengen, die folgende Eigenschaft hat:

$$I_3: \text{Für alle } X, Y \in \mathcal{I}(M) \text{ mit } |X| < |Y| \text{ gilt:}$$

$$\text{Es gibt ein } e \in Y \setminus X \text{ mit } X \cup \{e\} \in \mathcal{I}(M).$$

# Rang und Basen

## Definition 4.4

Die **Rangfunktion** eines Matroids  $M$  ist  $r_M : 2^{E(M)} \rightarrow \mathbb{N}$  mit

$$r_M(X) = \max\{|I| \mid I \subseteq X, I \in \mathcal{I}(M)\}$$

für alle  $X \subseteq E(M)$ . Der **Rang** des Matroids ist  $r_M(E(M))$ . Die Menge der **Basen** von  $M$  ist

$$\mathcal{B}(M) := \{B \in \mathcal{I} \mid |B| = r_M(E(M))\}.$$

# Greedy-Algorithmus

## Algorithmus 4.6 (Greedy-Algorithmus für Unabhängigkeitssysteme)

Eingabe: *Unabhängigkeitssystem mit Grundmenge  $E, w \in \mathbb{Q}^E$*

Ausgabe:  $S_0, S_1, \dots \subseteq E$

- 1:  $S_0 \leftarrow \emptyset, k \leftarrow 1, U \leftarrow E$
- 2: **while**  $U \neq \emptyset$  **do**
- 3:     *Wähle  $s_k \in U$  mit  $w_{s_k} = \max\{w_s \mid s \in U\}$*
- 4:      $U \leftarrow U \setminus \{s_k\}$
- 5:     **if**  $S_{k-1} \cup \{s_k\}$  *unabhängig* **then**
- 6:          $S_k \leftarrow S_{k-1} \cup \{s_k\}, k \leftarrow k + 1$

# Matroid-Polytope, Basen-Polytope

## Definition 4.9

Sei  $M$  ein Matroid. Das **Matroid-Polytop** zu  $M$  ist

$$P_{\mathcal{I}}(M) := \text{conv} \{ \chi(I) \mid I \in \mathcal{I}(M) \}.$$

Sein **Basen-Polytop** ist

$$P_{\mathcal{B}}(M) := \text{conv} \{ \chi(B) \mid B \subseteq \mathcal{I}(M) \text{ Basis von } M \}.$$

# Monotonie, Normiertheit, Submodularität

## Definition 4.12

Eine Funktion  $\varphi : 2^E \rightarrow \mathbb{R}$  ist **monoton**, wenn

$$\varphi(X) \leq \varphi(Y)$$

für alle  $X, Y \subseteq E$  mit  $X \subseteq Y$  gilt.

## Definition 4.13

Eine Funktion  $\varphi : 2^E \rightarrow \mathbb{R}$  ist **normiert**, wenn

$$\varphi(\emptyset) = 0$$

gilt.

## Definition 4.14

Eine Funktion  $\varphi : 2^E \rightarrow \mathbb{R}$  (für eine endliche Menge  $E$ ) ist

**submodular**, wenn

$$\varphi(X \cup Y) + \varphi(X \cap Y) \leq \varphi(X) + \varphi(Y)$$

für alle  $X, Y \subseteq E$  gilt.

# Polymatroide

## Definition 4.16

Ein **Polymatroid** ist ein Polyeder

$$P(f) = \{x \in \mathbb{R}^E \mid x(T) \leq f(T) \text{ für alle } T \subseteq E, x \geq \mathbb{0}\}$$

mit einer normierten, monotonen, submodularen Funktion  $f : 2^E \rightarrow \mathbb{R}$  ( $E$  endlich).