

Ko 14.12.18

- Es gilt:

$$\underbrace{|V_1|}_{\leq |V|-2} + \underbrace{|E_1|}_{\leq |E|}, \underbrace{|V_2|}_{\leq |V|-2} + \underbrace{|E_2|}_{\leq |E|} < |V| + |E|$$

$[|V_1| \geq 3]$   $[|V_2| \geq 3]$

- Wegen der Minimalität von  $|V| + |E|$  ist also  $x^1 \in Q(G_1) = P_{\text{match}}^{\text{perf}}(G_1)$  und

$$x^2 \in Q(G_2) = P_{\text{match}}^{\text{perf}}(G_2),$$

also gibt es perfekte Matchings

$$\tilde{M}_j^1 \text{ in } G_1 \text{ und } \tilde{M}_j^2 \text{ in } G_2 \text{ und}$$
$$\lambda_j^1, \lambda_j^2 \geq 0 \text{ und } \sum_j \lambda_j^1 = 1 \text{ und}$$

$$\sum_j \lambda_j^2 = 1 \text{ und}$$

$$x^1 = \sum_j \lambda_j^1 \cdot \chi(\tilde{M}_j^1),$$

$$x^2 = \sum_j \lambda_j^2 \cdot \chi(\tilde{M}_j^2).$$

- Wir können annehmen, dass alle  $\lambda_j^1, \lambda_j^2$  rational sind; sei  $k \in \mathbb{N}$  ihr  $\vee$   $\wedge$  Hauptnenner.

- Also gilt es perphr. Matrizen

$$M_1^1, \dots, M_k^1 \text{ in } G_1 \text{ und}$$

$$M_1^2, \dots, M_k^2 \text{ in } G_2 \text{ und}$$

$$k \cdot x^1 = \sum_{i=1}^k M_i^1, \quad k \cdot x^2 = \sum_{i=1}^k M_i^2.$$

- Für jedes  $i \in [k]$  fixen  $u_i \in U$  und  $v_i \in V \setminus U$  die mit  $w_1$  in  $M_i^1$  bzw. mit  $w_2$  in  $M_i^2$  gematchten Knoten.

- Für alle  $u \in U$  gilt:

$$|\{i \in [k] : u_i = u\}| = k \cdot x_{u u_i}^1 = k \cdot x(\delta(u) \cap d(U))$$

und für alle  $v \in V \setminus U$ :

$$|\{i \in [k] : v_i = v\}| = k \cdot x_{v w_2}^2 = k \cdot x(\delta(v) \cap d(U))$$

- Also können wir annehmen, dass nach Uenummerierung gelten:

$$- \{u_i, v_i\} \in E \quad \forall i \in [k]$$

$$- |\{i \in [k] : u_i = u, v_i = v\}| = k \cdot x_{uv}$$

for all  $\{u, v\} \in \delta(u)$ ,  
 $u \in U, v \in V \setminus U$ .

• Dann sind

$$M_i := M_i^1 \setminus \{u_i, v_i\} \cup M_i^2 \setminus \{v_i, u_i\} \cup \{u_i, v_i\}$$

( $i \in [k]$ ) perfekte Matchings in  $G$

$$\text{mit} \quad \sum_{i=1}^k \chi(M_i) = k \cdot x,$$

also

$$x = \sum_{i=1}^k \frac{1}{k} \cdot \chi(M_i) \quad \downarrow \quad \text{⊆}$$

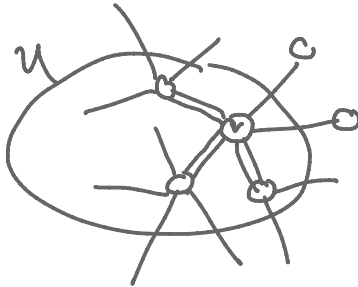
$x \in P_{\text{perf}}^{\text{Match}}(G)$

□

# Umformung der $x(\delta(U)) \geq 1$ Ungleichung

- Sei  $U \subseteq V$ ,  $|U|$  ungerade
- Summation von  $x(\delta(v)) = 1 \forall v \in U$ :

$$2x(E[U]) + x(\delta(U)) = \sum_{v \in U} x(\delta(v)) = |U|$$



- Subtrahiere diese Gleichung von der Ungleichung  $x(\delta(U)) \geq 1$  ergibt:

$$-2x(E[U]) \geq 1 - |U|$$

$$\Leftrightarrow x(E[U]) \leq \frac{|U| - 1}{2}$$

Im dual  $x(\delta(u)) = 1 \forall u \in V$   
definierten affinen Unterraum  
von  $\mathbb{R}^E$  lokal

$$x(\delta(u)) \geq 1$$

"Blüten-Vergleichen"

und

$$x(E(u)) \leq \frac{|u|-1}{2}$$

die gleiche Lösungsmenge.