

MOD 28.5.17 [8]

- $S := \{ v \in V(D) : \exists \text{ gibt einen } s\text{-}v\text{-Weg in } R_f \}$



- $s \in S$ klar

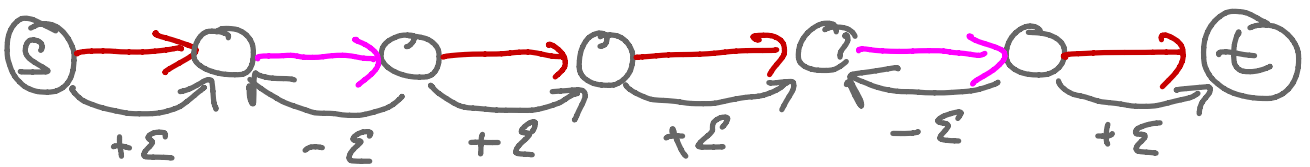
- $t \notin S$, denn: Gilt es einen s - t -Weg $P \subseteq \vec{A}_f \cup \overleftarrow{A}_f$, so sind
 $\vec{P} := P \cap \vec{A}_f$, $\overleftarrow{P} := P \cap \overleftarrow{A}_f$

und

$$\varepsilon := \min \left\{ u_{vw} - f_{vw} : (v,w) \in \vec{P} \right\} \cup \left\{ f_{vw} : (w,v) \in \overleftarrow{P} \right\}$$

Dann ist $\varepsilon > 0$, und erhöht bzw. verringert man f auf allen Bögen

(v, u) und $(v, u) \in \vec{P}$ bzw. $(u, v) \in \overleftarrow{P}$
 so erhält man einen s-t-Fluss $f' \in \mathbb{R}_+^{A(D)}$
 mit $f' \leq u$ vom Wert $\mu + \varepsilon > \mu$
 im Widerspruch dazu, dass μ der maximale
 Wert eines s-t-Flusses ist.



$$\vec{P} \quad \overleftarrow{P} \quad A(D)$$

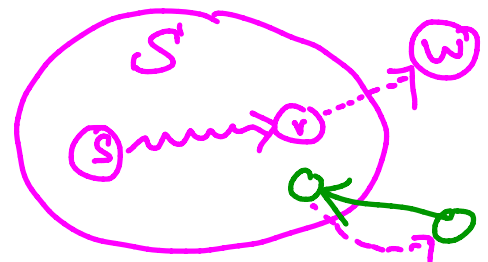
• Also ist $f_{\text{aus}}(S)$ ein s-t-Schnitt und

$$u(f_{\text{aus}}(S)) = \sum_{\substack{vu \in A(D): \\ v \in S, u \notin S}} u_{vu} f_{vu}$$

\leftarrow Schnitt \overleftarrow{P}
 \rightarrow $(v, u) \in A(D)$

$$= f(f_{\text{aus}}(S))$$

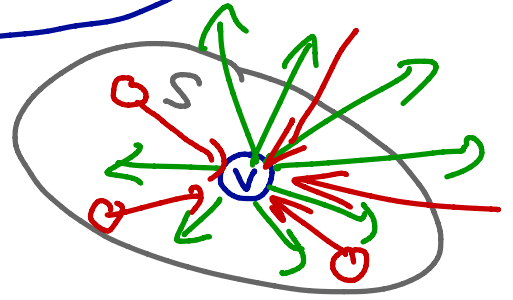
$$= f(f_{\text{aus}}(S)) - \underbrace{f(f_{\text{in}}(S))}_0$$



$$= \sum_{v \in S} \left(\underbrace{f(\delta^{\text{out}}(v))}_{\text{green}} - \underbrace{f(\delta^{\text{in}}(v))}_{\text{red}} \right)$$

$$= 0, \text{ falls } v \notin \{s, t\}$$

↑
Flusserhaltung



$$= f(\delta^{\text{out}}(s)) - f(\delta^{\text{in}}(s))$$

$$= \mu$$

↑
[47]

Modellierung des Ausfallsicherheitsproblems

Variablen:

- $x_e \in \{0, 1\} \quad \forall e \in E(G)$

(Bedeutung: $x = X(F)$)

- Für jedes $i \in [k]$: $y^i \in \mathbb{R}_+^{A(D(G))}$

(Bedeutung: $s_i - t_i$ -Fluss von Wert $\alpha_i + 1$ im Netzwerk $D(G)$ mit Kapazitäten

$$u_{vw} = \begin{cases} 1 & , \text{ falls } \{v, w\} \in F \\ 0 & , \text{ sonst} \end{cases} ;$$

solch ein Fluss existiert
nach Satz 6

genu dann, wenn F die
Ausfallsicherheitsanforderungen
von (s_i, t_i) erfüllt)

Gemischt-ganzzahliges Lineares Optimierungsmodell (MILP)

Sehe $V := V(G)$, $E := E(G)$, $A := A(D(G))$

$$\min \sum_{e \in E} c_e \cdot x_e$$

$$\text{s.t. } y^i(\delta^{\text{out}}(v)) - y^i(\delta^{\text{in}}(v)) = 0 \quad \forall i \in [k] \forall v \neq s, t_i$$

$$y^i(\delta^{\text{out}}(s_i)) - y^i(\delta^{\text{in}}(s_i)) = \alpha_{i+1} \quad \forall i \in [k]$$

$$0 \leq y_{uv}^i \leq x_{\{u,v\}} \quad \forall i \in [k] \forall uv \in A$$

$$x_e \in \{0, 1\} \quad \forall e \in E$$