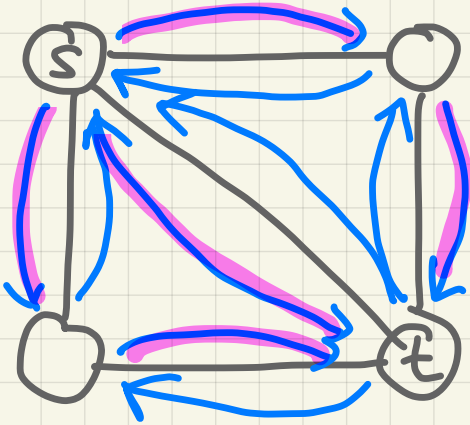


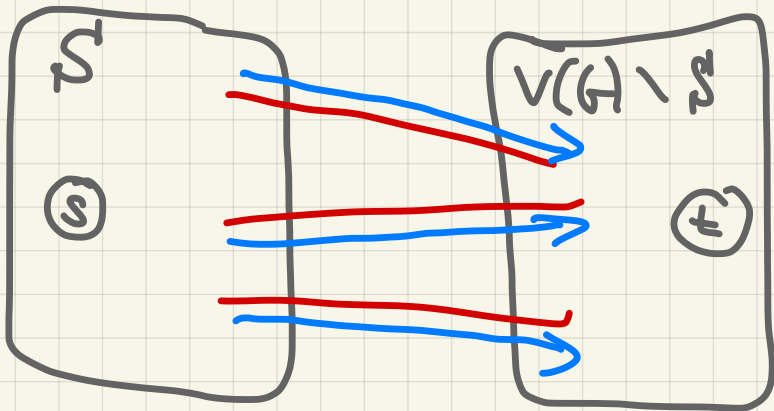
Mod 31.5.19

[46]



\hookrightarrow
 $\mathcal{D}(G)$

[47]

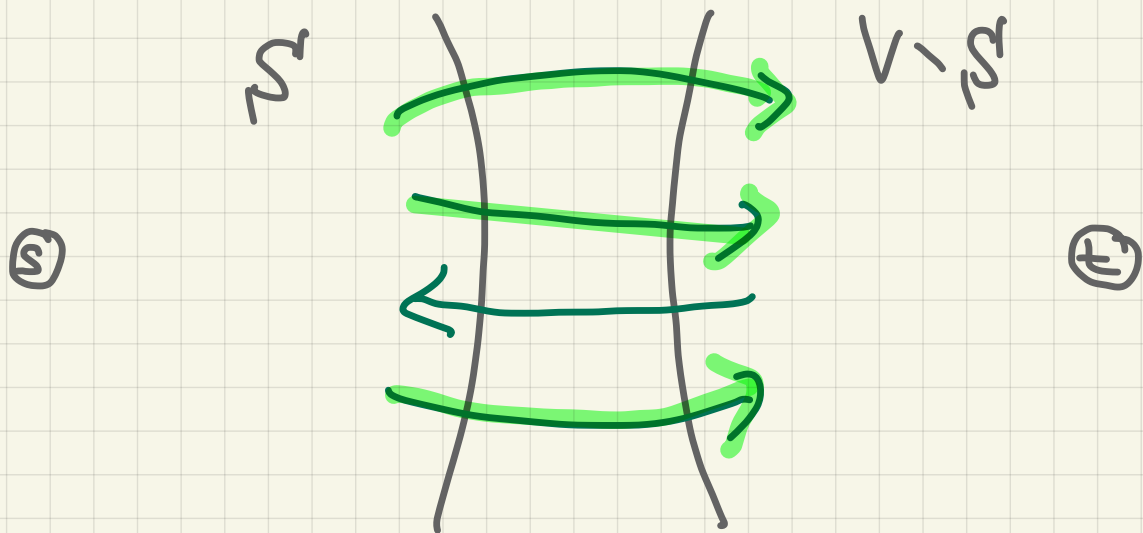


\hookrightarrow

$\delta_G(s)$
 $\delta_{\mathcal{D}(G)}(s)$

(" Satz 7 \Rightarrow Satz 6 ")

Zum MaxFlowMinCut-Theorem:



s - t -Fluss f

$$\begin{aligned} \text{val}(f) &\leq f(\sigma_{\text{out}}(S)) \\ &\leq u(\sigma_{\text{in}}(S)) \end{aligned}$$

Modellierung des Anfallsicherheitsproblems

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 vom Wert $\alpha_i + 1$ im Netzwerk $D(G)$ mit

Kapazitäten

$$c_{uv} = \begin{cases} 1, & \text{falls } \{v,u\} \in F \\ 0, & \text{sonst} \end{cases};$$

so ein Fluss existiert

nach Satz 6 genau

dann, wenn F die

Anfallsicherheitsanfor-

derung von (s_i, t_i)

erfüllt.

Gemischt-ganzheitiges Lineares Optimierungs-Problem:

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

s.t.

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

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

$$0 \leq y_{(v,u)}^i \leq x_{\{v,u\}} \quad (i \in [k], v, u: \{v,u\} \in E(G))$$

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

Lösung von Randknoten 10.dat

