

VL 8 (31.5.16)

MODELLIERUNG 1
(V. KABEL, OVGU MD)

Zusätzliche VL

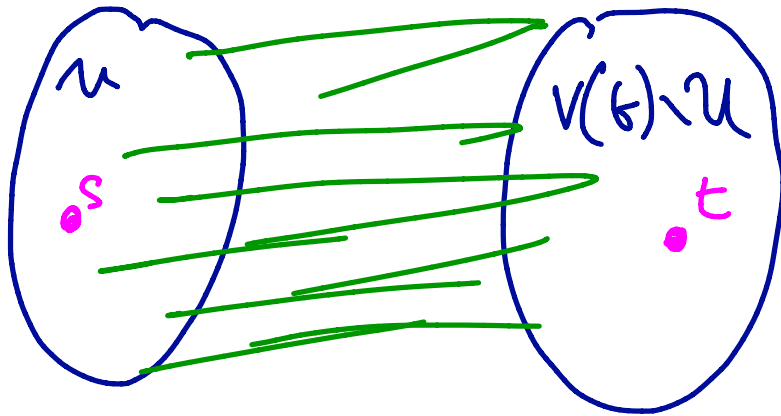
MONTAG, 6. Juni

15:15 - 16:45

GO2-311

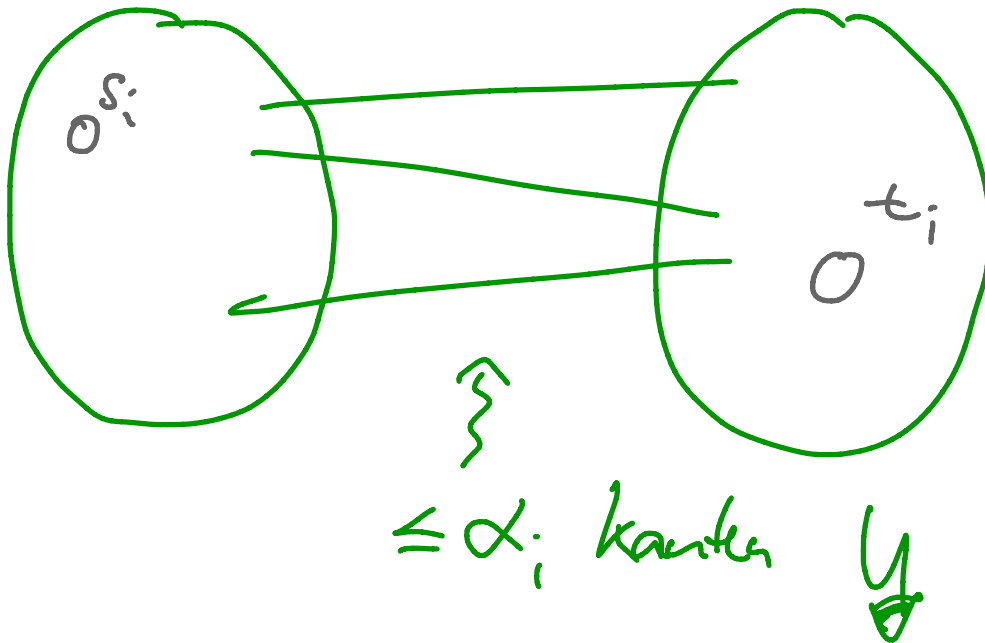
[45]

G Graph (ungerichtet)



$$\delta(U) = \delta(V(G) \setminus U)$$

$(V(G), F)$ ansfallsicher :

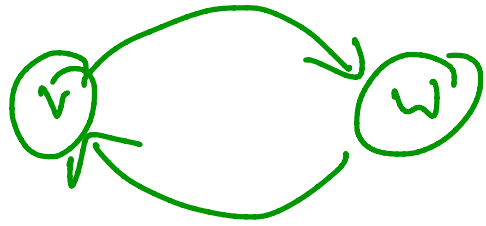


[46]

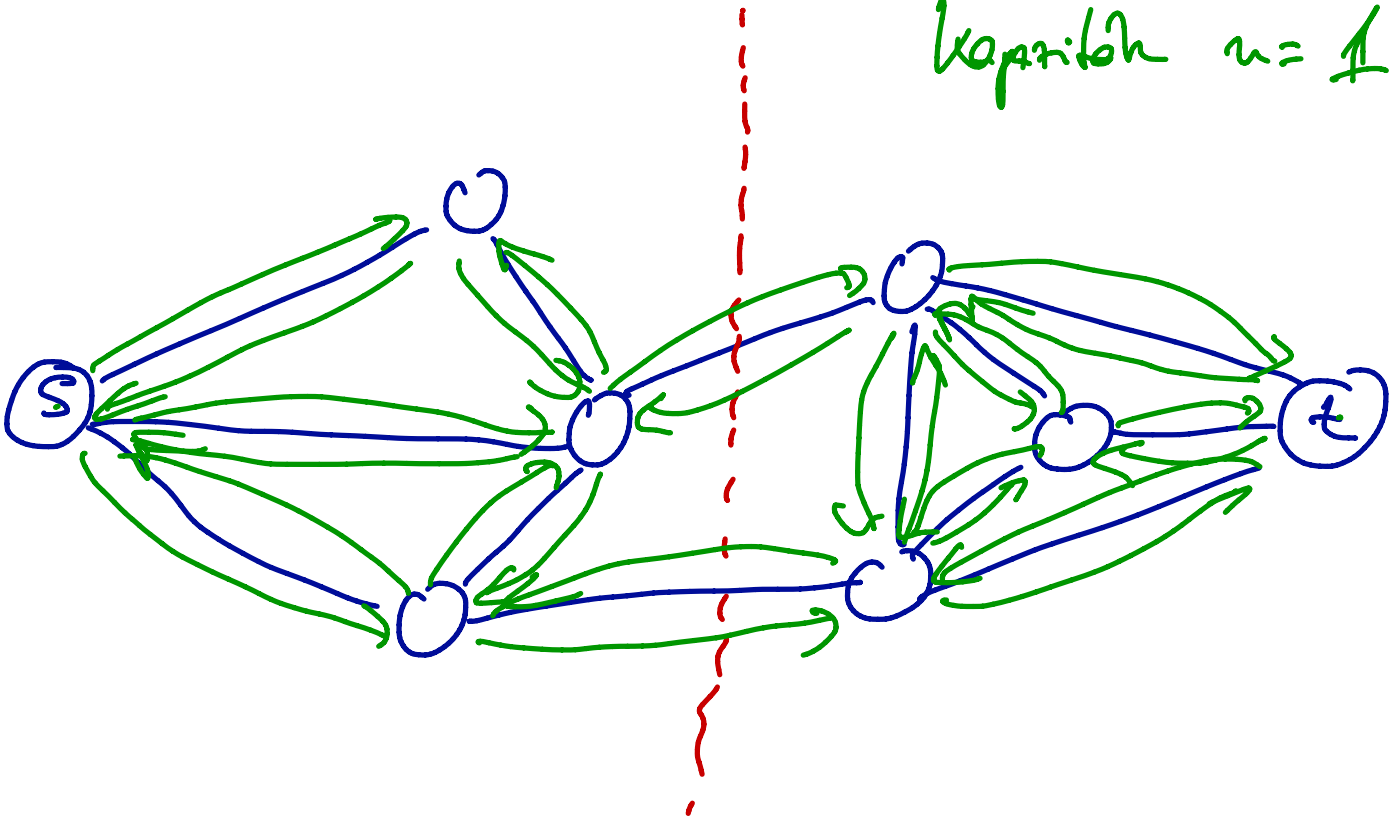
G



$D(f)$

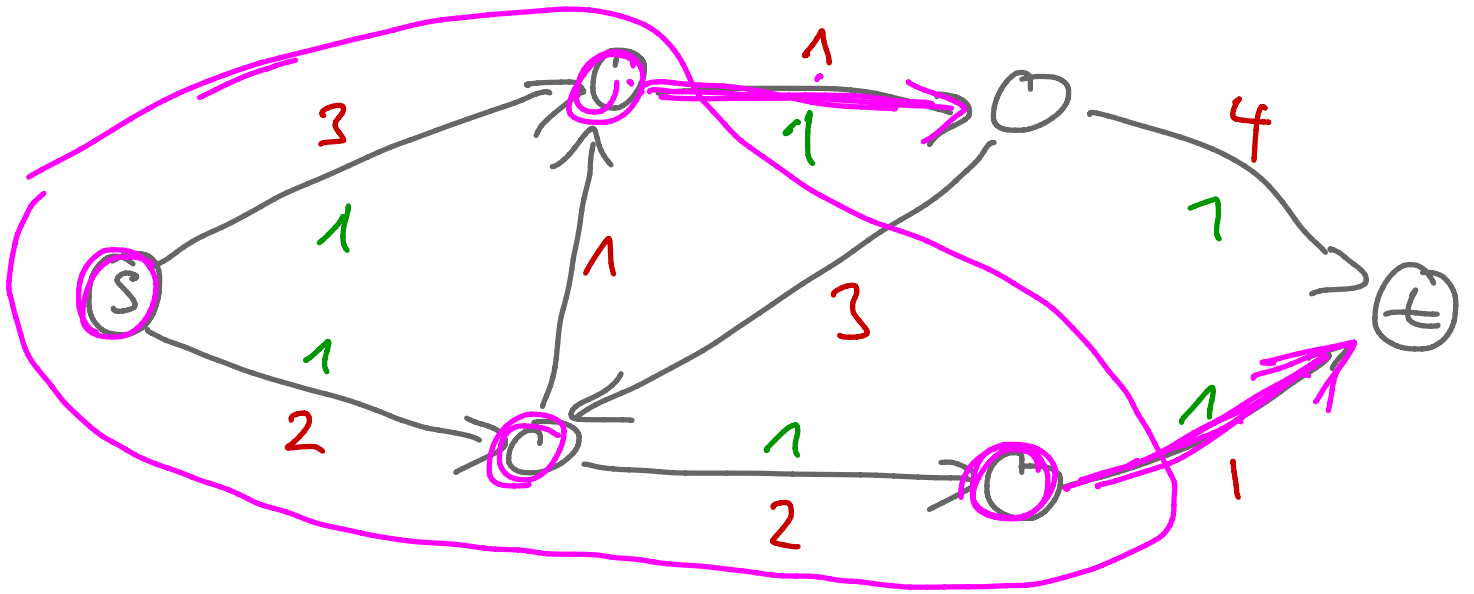


капитал $n = 1$



[47]

u



Flusswert 2

$$S : u(\delta^{aus}(s)) = 2$$

$s \neq t$

Beweis von Satz 6 mittels Satz 7

Seien G ein Graph, $s, t \in V(G)$ ($s \neq t$)
 und $u := \mathbf{1} \in \mathbb{R}^{A(D(G))}$. Ist $\delta(S)$
 mit $S \subseteq V(G)$, $s \in S$, $t \notin S$ ein
 s - t -Schnitt in G , so ist $\delta^{aus}(S)$
 ein s - t -Schnitt in $D(G)$ mit

$u(\delta^{\max}(S)) = |\delta(S)|$. Also ist die
 minimale Kardinalität τ eines s - t -
 Schnitts in G mindestens so groß wie
 die minimale u -Kapazität k eines
 s - t -Schnitts in $D(G)$. Ist umgekehrt
 $\delta^{\max}(S')$ mit $S' \subseteq V(G)$, $s \in S'$, $t \notin S'$
 ein s - t -Schnitt in $D(G)$, so ist
 $\delta(S')$ ein s - t -Schnitt in G mit
 $|\delta(S')| = u(\delta^{\max}(S'))$. Also ist auch
 $k \geq \tau$. Daher ist also $\tau = k$.

Beweis von Satz 7

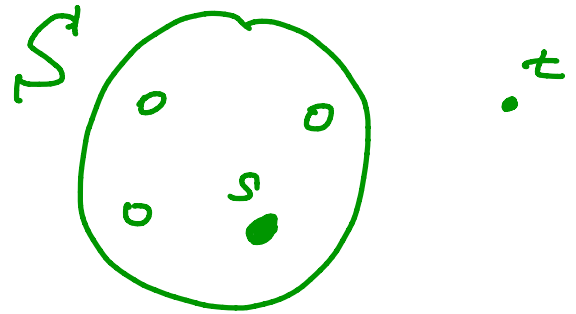
Sei D ein Digraph, $u \in \mathbb{R}_+^{A(D)}$ und
 $s, t \in V(D)$ (mit $s \neq t$). Sei μ der
 maximale Wert eines s - t -Flusses
 im Netzwerk und k die minimale
 u -Kapazität eines s - t -Schnitts.

Vir zeigen $\mu \leq \mu$:

("schwache Dualität von Flüssen und Schnitten")

Sind $f \in \mathbb{R}_+^{A(D)}$ irgendein s - t -Fluss und $f_{ans}(S) \subseteq A(D)$ mit $S \subseteq V(D)$, $s \in S$, $t \notin S$, irgendein s - t -Schnitt im Netzwerk, so gilt:

$$v := \sum_{a \in f_{ans}(S)} f_a - \sum_{a \in f_{ein}(S)} f_a$$



$$= \sum_{a \in f_{ans}(S)} \underbrace{f_a}_{u_a} - \sum_{a \in f_{ein}(S)} \underbrace{f_a}_{0}$$

$$\leq \sum_{a \in f_{ans}(S)} u_a = u(f_{ans}(S))$$

$$\left[\sum_{v \in S} \left(\sum_{a \in f_{ans}(v)} f_a - \sum_{a \in f_{ein}(v)} f_a \right) = v \right]$$

↑
Flussbilanz