

Lemma 3.6. proof

Naturally we have that

$$\sum_{e \in A} f(e) - \sum_{e \in A} f(e) = 0.$$

Any edge $e = (u, v) \in A$ must start in one vertex and end in another (no loops). Thus we have

$$\sum_{v \in V} \sum_{u \in V: (v, u) \in A} f(v, u) = \sum_{e \in A} f(e)$$

and similarly

$$\sum_{v \in V} \sum_{u \in V: (u, v) \in A} f(v, u) = \sum_{e \in A} f(e)$$

From this we get

$$\begin{aligned} 0 &= \sum_{e \in A} f(e) - \sum_{e \in A} f(e) \\ &= \sum_{v \in V} \sum_{u \in V: (v, u) \in A} f(v, u) - \sum_{v \in V} \sum_{u \in V: (u, v) \in A} f(u, v) \\ &= \sum_{v \in V} \left(\sum_{u \in V: (v, u) \in A} f(v, u) - \sum_{u \in V: (u, v) \in A} f(u, v) \right). \end{aligned}$$

From the Flusserhaltung
we get

► Flusserhaltung: Für alle $v \in V \setminus \{s, t\}$ gilt

$$\sum_{u \in V: (u,v) \in A} f(u,v) = \sum_{u \in V: (v,u) \in A} f(v,u).$$

$$\sum_{v \in V} \underbrace{\left(\sum_{u \in V: (v,u) \in A} f(v,u) - \sum_{u \in V: (u,v) \in A} f(u,v) \right)}_{= 0 \text{ for all } v \in V \setminus \{s, t\}}$$

$$= \left(\sum_{u \in V: (s,u) \in A} f(s,u) - \sum_{u \in V: (u,s) \in A} f(u,s) \right) + \left(\sum_{u \in V: (t,u) \in A} f(t,u) - \sum_{u \in V: (u,t) \in A} f(u,t) \right).$$

By definition of $\text{val}(f)$ and $\text{netinflow}(t)$

$$\text{val}(f) := \text{netoutflow}(s) := \sum_{u \in V: (s,u) \in A} f(s,u) - \sum_{u \in V: (u,s) \in A} f(u,s) \quad \Bigg| \quad \text{netinflow}(t) := \sum_{u \in V: (u,t) \in A} f(u,t) - \sum_{u \in V: (t,u) \in A} f(t,u)$$

we get

$$\left(\sum_{u \in V: (s,u) \in A} f(s,u) - \sum_{u \in V: (u,s) \in A} f(u,s) \right) + \left(\sum_{u \in V: (t,u) \in A} f(t,u) - \sum_{u \in V: (u,t) \in A} f(u,t) \right)$$

$$= \text{val}(f) + (-\text{netinflow}(t)).$$

Finally we have

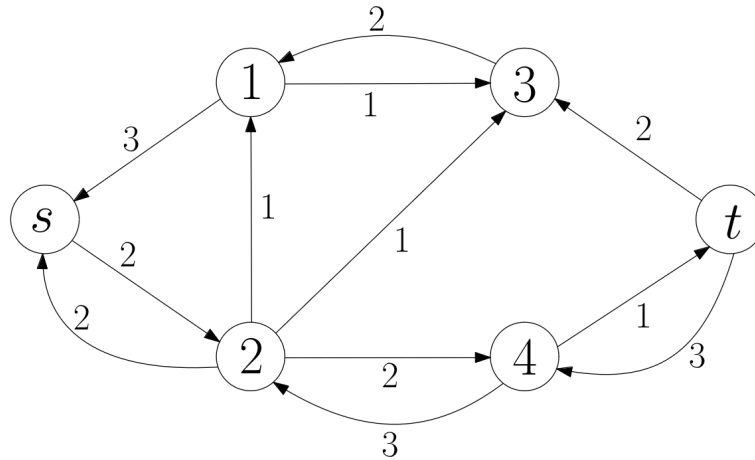
$$\text{val}(f) + (-\text{netinflow}(t)) = 0.$$

And thus $\text{val}(f) = \text{netinflow}(t)$.

□

Aufgabe 4 – Restnetzwerk

Sei N ein Netzwerk ohne entgegengesetzte Kanten und sei f ein Fluss in G . Unten abgebildet sehen Sie das Restnetzwerk R_f .



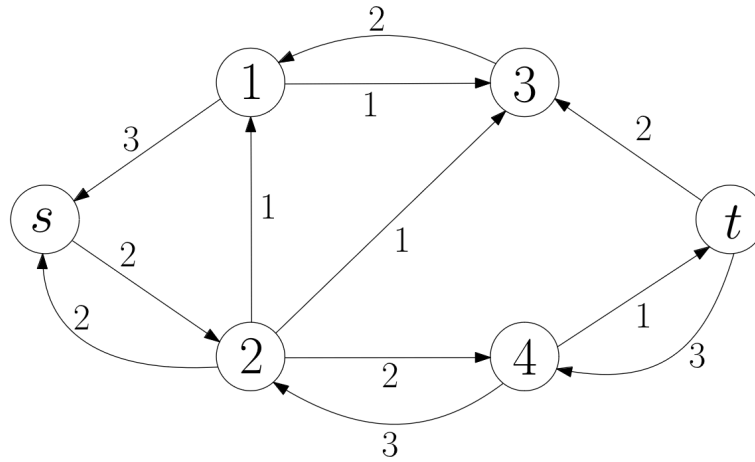
(a) Ist f maximal? Geben Sie eine kurze Begründung für Ihre Antwort.

(1 Punkte)

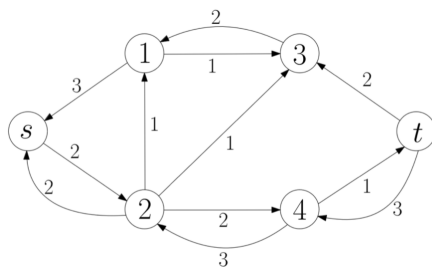
No. Notice that there exists a directed s - t path $\langle s, 2, 4, t \rangle$. By theorem 3.11, this means that f is not maximal.

Aufgabe 4 – Restnetzwerk

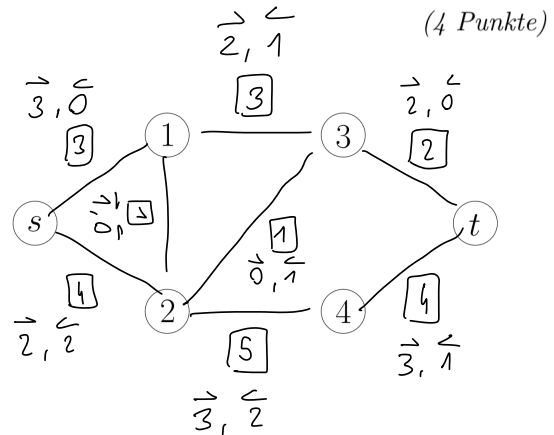
Sei N ein Netzwerk ohne entgegengesetzte Kanten und sei f ein Fluss in G . Unten abgebildet sehen Sie das Restnetzwerk R_f .



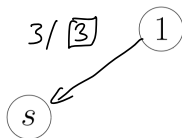
(b) Rekonstruieren sie N und f .



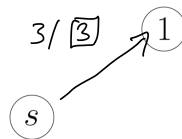
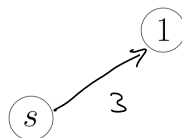
N_f .



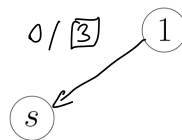
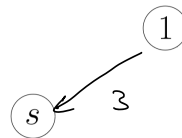
Fluss f



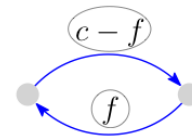
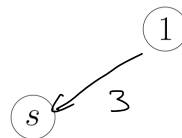
→



→



→



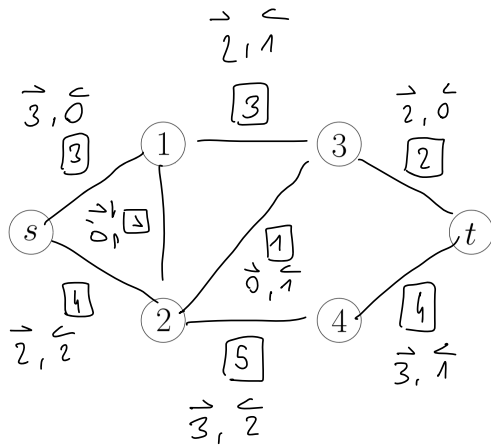
Spielraum

1. Ist $e \in A$ mit $f(e) < c(e)$, dann ist e eine Kante in A_f , mit

$$r_f(e) := c(e) - f(e).$$

2. Ist $e \in A$ mit $f(e) > 0$, dann ist e^{opp} in A_f , mit

$$r_f(e^{\text{opp}}) = f(e).$$



from here we
 tried multiple possibilities
 to see what would
 yield a valid flow.

Final solution:

(b) Notation: Fluss f / Kapazität c :

