

# Einführung in die lineare und kombinatorische Optimierung

## Serie 7

Sven-Maurice Althoff (FU 4745454)

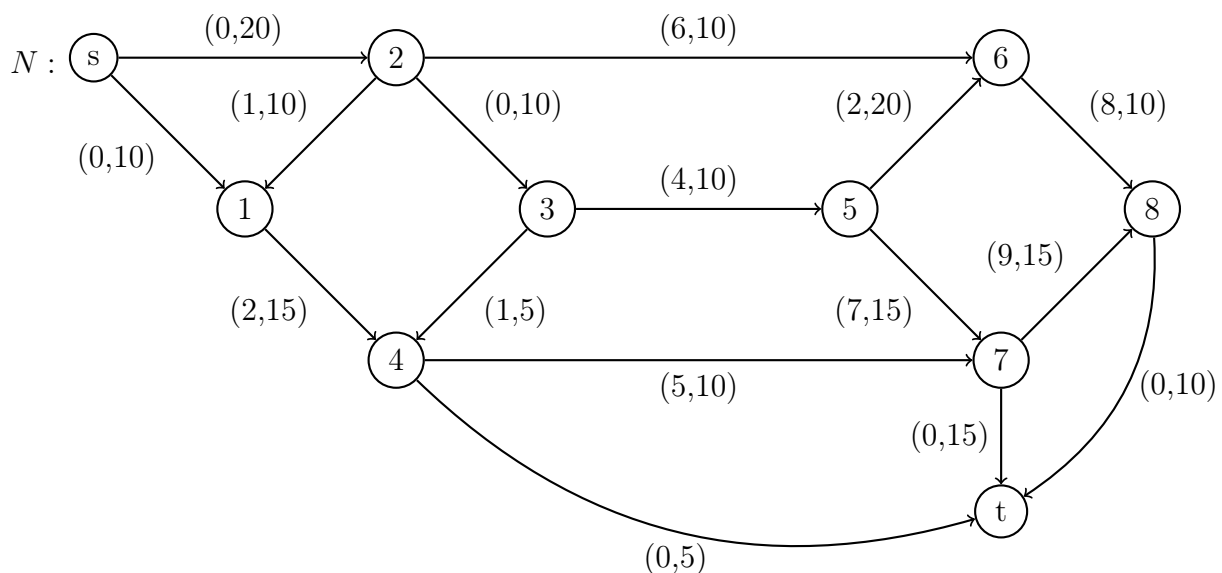
Michael R. Jung (HU 502133)

Felix Völker (TU 331834)

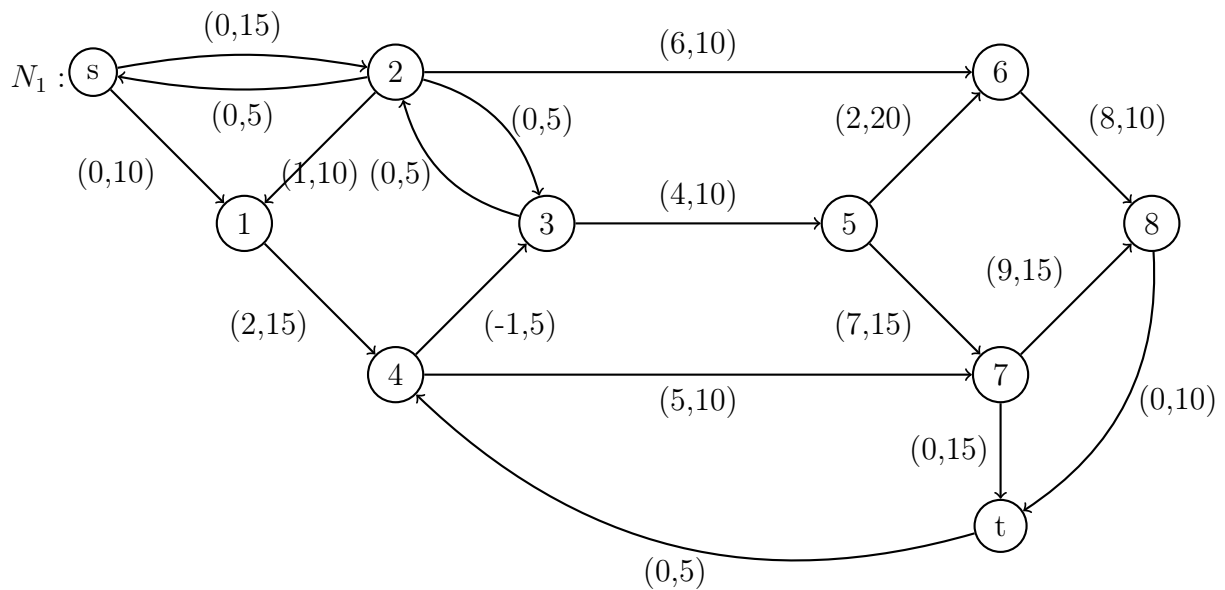
5. Dezember 2014

### Aufgabe 25

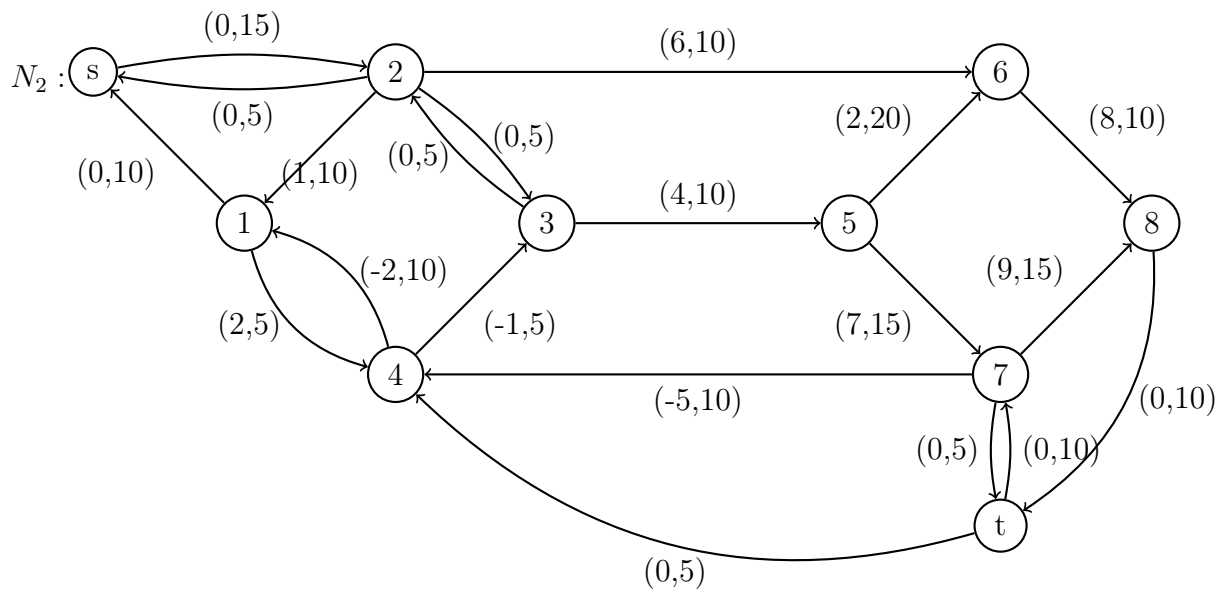
Füge zunächst eine Quelle  $s$  und eine Senke  $t$  ein:



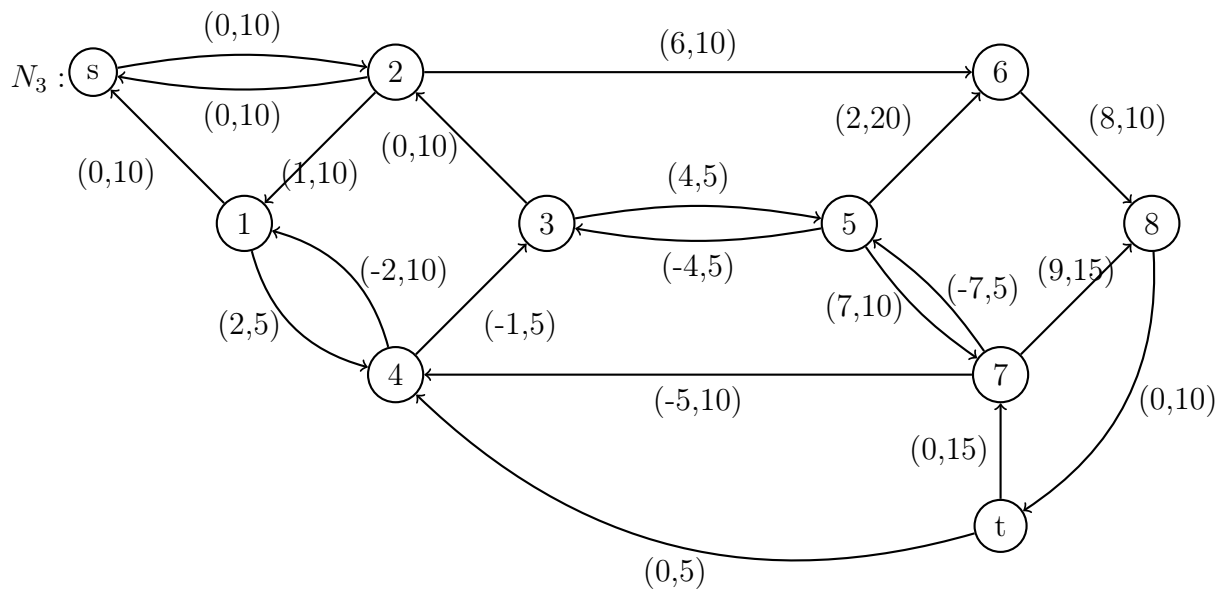
Gesucht ist ein Fluss mit Wert  $f := 30$ . Für den den Fluss  $x_a = 0 \forall a \in A$  ist das resultierende augmentierende Netzwerk gleich  $N$ . Hier finden wir keine gerichteten Kreise. In diesem Netzwerk hat der Weg  $s234t$  das geringste Gewicht für einen  $(s, t)$ -Weg. Die minimale Kapazität ist 5, das resultierende augmentierende Netzwerk ist:



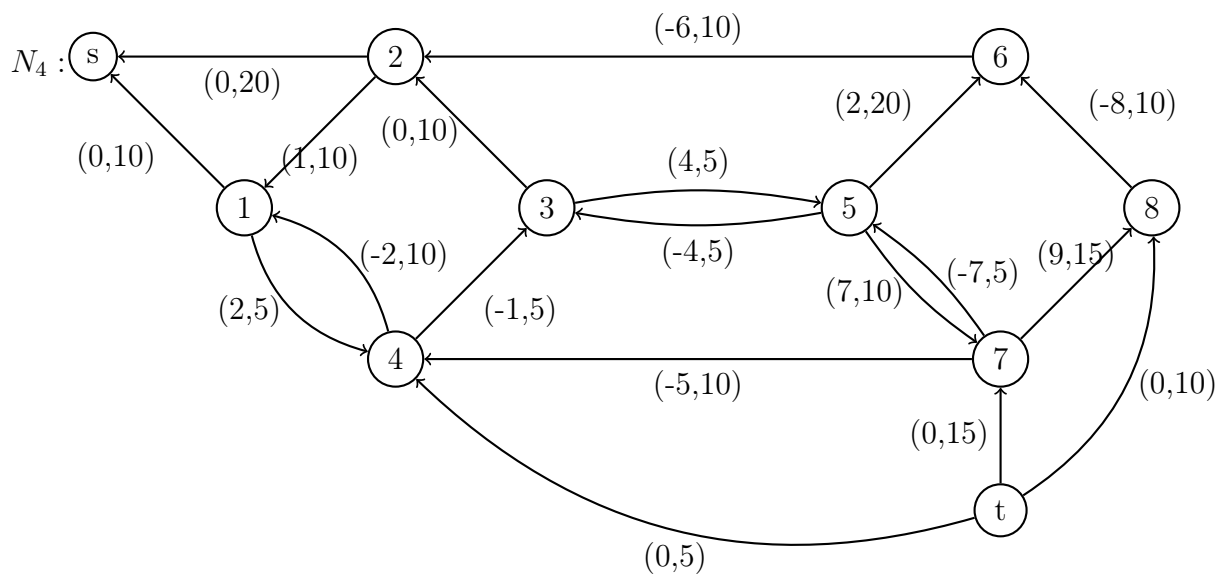
In diesem Netzwerk hat der Weg  $s147t$  das geringste Gewicht für einen  $(s, t)$ -Weg. Die minimale Kapazität ist 10, das resultierende augmentierende Netzwerk ist:



In diesem Netzwerk hat der Weg  $s2357t$  das geringste Gewicht für einen  $(s, t)$ -Weg. Die minimale Kapazität ist 5, das resultierende augmentierende Netzwerk ist:



In diesem Netzwerk hat der Weg  $s268t$  das geringste Gewicht für einen  $(s, t)$ -Weg. Die minimale Kapazität ist 10, das resultierende augmentierende Netzwerk ist:



Nun hat der Fluss den gewünschten Wert, die Kosten betragen  $1 \cdot 5 + 7 \cdot 10 + 11 \cdot 5 + 14 \cdot 5 = 200$ .

## Aufgabe 26

Hierzu nutzen wir einfach parallele Bögen. Unsere Knotenmenge ist  $V = \{s, t\} \cup F \cup Z \cup S$  und unsere Bogenmenge ist  $A = A_1 \cup A_2 \cup \{(s, f) | f \in F\} \cup \{(m, t) | m \in S\}$ , wobei  $A_1 = A_2 = F \times Z \cup Z \times S$ . Die unteren Kapazitäten sind 0 und die oberen Kapazitäten  $c_a$  werden

definiert durch

$$c_a = \begin{cases} a_f & a \in \{s\} \times F \\ b_m & a \in S \times \{t\} \\ \text{Kapazität des ersten Spediteurs} & a \in A_1 \\ \text{Kapazität des zweiten Spediteurs} & a \in A_2. \end{cases}$$

Die Kosten werden folglich definiert durch

$$k_a = \begin{cases} 0 & a \in \{s\} \times F \cup S \times \{t\} \\ \text{Kosten des ersten Spediteurs} & a \in A_1 \\ \text{Kosten des zweiten Spediteurs} & a \in A_2. \end{cases}$$

Nun sind wir im Standardfall für das Minimalkosten-Flussproblem.

## Aufgabe 27

## Aufgabe 28