



# Algorithmische Mathematik I

Wintersemester 2017/18  
 Prof. Dr. Ira Neitzel  
 AR. Dr. Tino Ullrich



## Extrablatt.

Abgabe am **Rosenmontag im Bürgerbüro.**

### Aufgabe 1. (LR-Zerlegung)

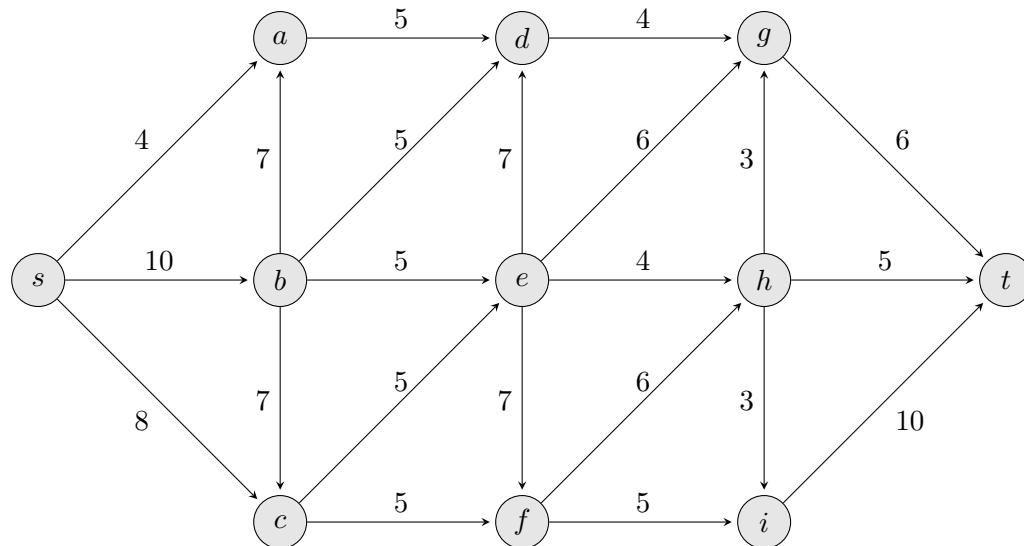
Berechnen Sie die *LR*-Zerlegung der Matrix *A* (ohne Pivotisierung)

$$A = \begin{bmatrix} 3 & -1 & 5 & -2 \\ -3 & 4 & -1 & 7 \\ -12 & 10 & -11 & 16 \\ 3 & 5 & 17 & 2 \end{bmatrix}.$$

**Aufgabe 2.** Zeigen Sie dass der Hyperwürfel (siehe Blatt 11, Aufgabe 3) ein bipartiter Graph ist.

**Aufgabe 3.** Entscheiden Sie, ob  $4^n \in \mathcal{O}\binom{2n}{n}$  oder  $\binom{2n}{n} \in \mathcal{O}(4^n)$  für  $n \rightarrow \infty$ . Begründen Sie Ihre Aussage!

### Aufgabe 4. (Flussnetzwerke)



- Berechnen Sie für das oben stehende Flussnetzwerk einen Maximalfluss  $f$ . Die angegebenen Zahlen geben die Kapazität der jeweiligen Kante an. Begründen Sie, dass Ihr Fluss wirklich maximal ist.
- Geben sie einen Schnitt minimaler Kapazität an.

(5 Punkte)

**Aufgabe 5.** Sei  $T = (V, E)$  ein Graph mit  $|V| \geq 2$ : Zeigen Sie die Äquivalenz folgender Aussagen:

- $T$  ist ein Baum.

- b. Zwischen je zwei Knoten  $v, w \in V$  gibt es genau einen  $v - w$ -Weg.
- c.  $T$  ist zusammenhängend und für alle  $e \in E$  ist  $T - e$  unzusammenhängend.
- d.  $T$  ist kreisfrei und für alle  $e \in \{(v, w) \in V \times V : v \neq w\} \setminus E$  enthält  $T + e$  einen Kreis.
- e.  $T$  ist zusammenhängend und  $|E| = |V| - 1$ .
- f.  $T$  ist kreisfrei und  $|E| = |V| - 1$ .

**Hinweis:** Sie müssen nicht alle 30 Implikationen zeigen, es reicht schon, wenn die gezeigten Implikationen einen “stark zusammenhängenden Graph” bilden.

**Aufgabe 6.** (Multiple Choice)

(Es darf mehrere, oder gar keine passenden Antworten geben. Die Antworten müssen nicht begründet werden.)

- a. Für welche untenstehenden  $g$  gilt  $g = \mathcal{O}(x \cdot \ln x)$ ? (Man betrachte  $x \rightarrow \infty$ )
  - (a)  $g(x) = x^2$
  - (b)  $g(x) = \log_{2018}(x)$
  - (c)  $g(x) = \ln^{2018}(x)$
  - (d)  $g(x) = 0.2018^x$
- b. Welche der untenstehenden Algorithmen haben polynomielle Laufzeit (bzgl. Eingabegröße)?
  - (a) Breitesnuche in einem Graphen
  - (b) Der Euklidische Algorithmus
  - (c) Das Sieb des Erathosthenes

**Aufgabe 7.** (Richtig oder falsch? Begründen Sie!)

- a. Die Funktion  $f(x) = 1 + 2x - \frac{1}{1+x}$  ist nicht überall gut konditioniert.
- b. Das maximale Element in einer endlichen Zahlenmenge kann in  $o(n)$  bestimmt werden, wobei  $n$  die Kardinalität der Menge bezeichne.
- c. Sei  $G = (V, E)$  ein einfacher, ungerichteter Graph mit mindestens 2 Knoten. Es gibt zwei verschiedene Knoten  $v, w \in V$  mit  $\delta(v) = \delta(w)$ .
- d. Man kann die Zusammenhangskomponenten eines ungerichteten Graphen in  $O(m+n)$  Zeit bestimmen, wobei  $n$  die Anzahl der Knoten und  $m$  die Anzahl der Kanten bezeichne.
- e. Ein stark zusammenhängender gerichteter Graph enthält einen Kreis.