

CS 307 Algorithmen und Datenstrukturen, Herbstsemester 2020

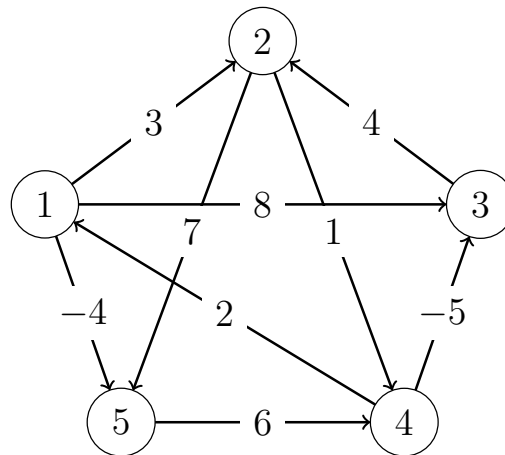
Übungsblatt 10

**AUFGABE 10.1:**

Es sei  $G = (V, E, w)$  ein gerichteter gewichteter Graph mit  $w : E \rightarrow \mathbb{R}$ , der auch negative Kreise enthalten darf. Wie kann man den Algorithmus "Slow-All-Pairs-Shortest-Paths( $W, n$ )" so modifizieren, dass festgestellt werden kann, ob  $G$  negative Kreise enthält?

**AUFGABE 10.2:**

Wenden Sie Fast-All-Pairs-Shortest-Paths auf unten stehenden Graphen an und geben Sie die entsprechenden Matrizen  $D^{(1)}, D^{(2)}, D^{(4)} = \Delta_G$  und  $\Pi^{(1)}, \Pi^{(2)}, \Pi^{(4)} = \Pi_G$  an.



**AUFGABE 10.3:**

Führen Sie den Algorithmus von Floyd-Warshall auf dem durch folgende Gewichtsmatrix gegebenen Graphen aus. Geben Sie die drei als Zwischenergebnisse berechneten Matrizen und die berechnete Distanzmatrix an.

$$\begin{pmatrix} 0 & 2 & \infty & 4 \\ \infty & 0 & -1 & \infty \\ 7 & \infty & 0 & 2 \\ 2 & 3 & \infty & 0 \end{pmatrix}$$

**AUFGABE 10.4:**

Wir bezeichnen mit  $K_n = (V, E)$  den ungerichteten Graphen über  $V = \{1, \dots, n\}$ , der alle  $\binom{n}{2}$  möglichen Kanten enthält. Es sei  $n$  ungerade, d.h.  $n = 2m + 1$  für ein  $m \geq 1$ . Zeigen Sie, dass  $K_n$  mindestens  $2^m$  verschiedene spannende Bäume enthält.

**AUFGABE 10.5:**

Wir bezeichnen mit  $\tilde{K}_n = (V, E)$  den gerichteten Graphen über  $V = \{1, \dots, n\}$ , der alle  $n(n - 1)$  möglichen Kanten enthält. Zeigen Sie, dass es mindestens  $(n - 2)!$  verschiedene gerichtete Wege von 1 nach  $n$  gibt.