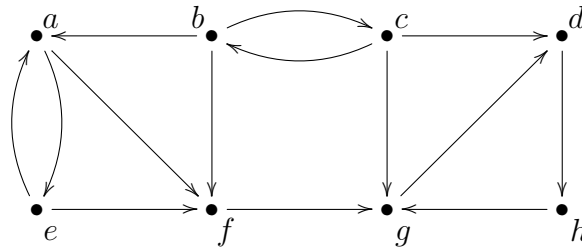


2. Übung zur Vorlesung Algorithmen auf Graphen

Aufgabe 1 (•): Analysieren Sie die Struktur des folgenden Graphen G :

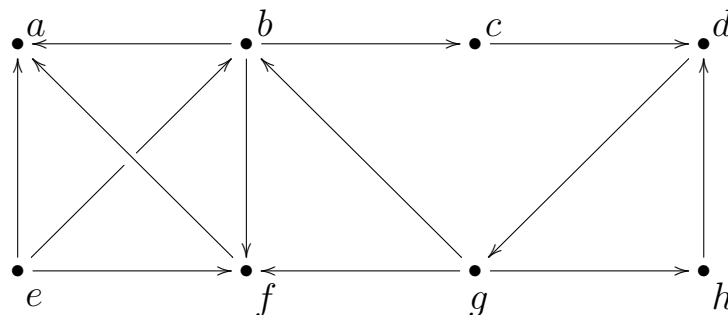


- Bestimmen Sie für alle Knoten den Ein- und Ausgangsgrad.
- Ermitteln Sie alle Adjazenzlisten und bestätigen Sie die Korrektheit der Formel

$$\sum_{v \in V} |\ell_v| = |E| .$$

- Besitzt der Graph irgendwelche Zyklen? Falls ja, welche?

Aufgabe 2 (•): Betrachten Sie den folgenden Graph G :



Auch hier sollen Sie die Struktur analysieren:

- Bestimmen Sie für alle Knoten den Ein- und Ausgangsgrad.
- Ermitteln Sie alle Adjazenzlisten ℓ_v und bestätigen Sie die Korrektheit der Formel

$$\sum_{v \in V} |\ell_v| = |E| .$$

- Schreiben Sie alle „einfachen“ Zyklen der Form

$$v_0 \rightarrow v_1 \rightarrow \dots \rightarrow v_k$$

mit $v_0 = v_k$ auf, d.h. kein Knoten (außer dem Start- und Endknoten) sollte doppelt vorkommen.

Aufgabe 3 (•••): Sei $G = (V, E)$ ein ungerichteter Graph. Eine *Knotenüberdeckung* ist eine Menge $C \subseteq V$ („ \subseteq “ ist das Symbol für eine Teilmenge), wenn jede Kante zu C *inzident* ist, d.h. bei jeder Kante liegt (mindestens) einer der beiden Endknoten in C . Eine *stabile Menge* ist eine Teilmenge $S \subseteq V$ mit paarweise nicht-adjazenten Knoten, d.h. für alle $u, v \in S$ gilt $\{u, v\} \notin E$.

Zeigen Sie für beliebige Mengen $X \subseteq V$:

$$X \text{ ist eine Knotenüberdeckung} \iff V \setminus X \text{ ist eine stabile Menge} .$$

($V \setminus X$ ist die Menge aller Knoten aus V , die *nicht* in X liegen.)

Aufgabe 4 (••): Sei G ein ungerichteter azyklischer Graph mit 721 Knoten und 691 Kanten. Zeigen Sie, dass es eine Zusammenhangskomponente mit mindestens 25 Knoten gibt.