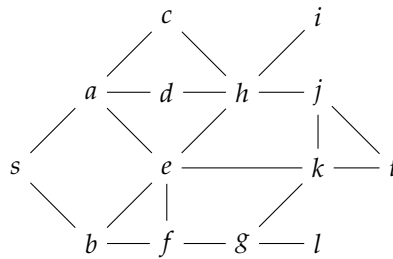


Tutorium 12

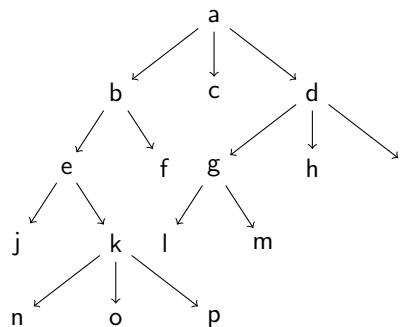
Aufgabe 1: Bäume

1.a) Gegeben sei folgender Graph $G := (V, E)$:



Zeichne einen gerichtete Spannbaum B des Graphen G mit Wurzel a , indem Du eine Breitensuche auf G anwendest.

1.b) Gegeben sei der folgende gerichtete Baum $B := (V, E)$ mit Wurzelknoten a :



1.b(i) *Gib an:* In welcher Reihenfolge wird der Baum bei Breiten- bzw. bei Tiefensuche durchlaufen?

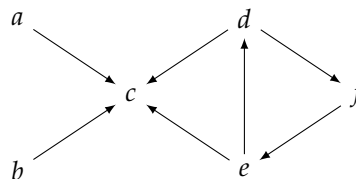
1.b(ii) *Gib an:* Die preorder-, inorder- und postorder-Traversierungen B
Hinweis: Es reicht, das Ergebnis anzugeben.

Aufgabe 2: Graphen

Beweise: In jedem Graphen mit Minimalgrad $n \in \mathbb{N}_+$ gibt es einen Pfad der Länge n .

Aufgabe 3: Gerichtete Graphen

3.a) Gegeben sei der Graph G mit



3.a(i) *Begründe:* Ist G stark zusammenhängend? Ist G schwach zusammenhängend?

3.a(ii) *Gib an:* Bestimme alle stark zusammenhängenden Untergraphen von G , die mindestens eine Kante enthalten.

3.a(iii) *Gib an:* Bestimme alle Quellen von G .

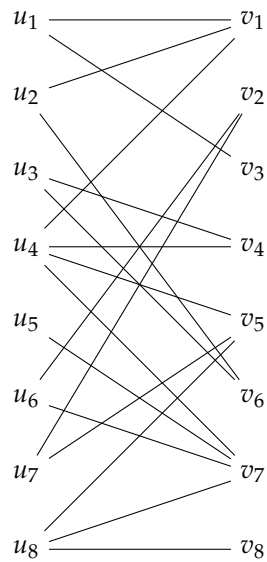
3.a(iv) *Gib an:* Bestimme alle Senken von G .

3.b) *Gib an:* Wie viele Kanten muss ein gerichteter Graph mit $n \geq 2$ Knoten mindestens haben, damit er schwach zusammenhängend sein kann?

Beweise: Beweise, dass es für die angegebene Zahl von Kanten tatsächlich immer einen schwach zusammenhängenden Graphen mit n Knoten gibt.

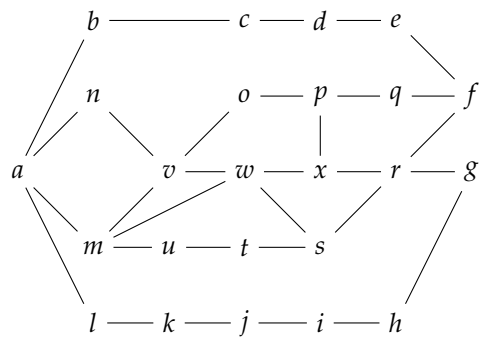
Aufgabe 4: Disjunkte Pfade, Mengers Theorem

4.a) Gegeben sei der folgende Graph:



Benutze (knoten)disjunkte Pfade, um ein maximales Matching zu finden (also ein Matching, wobei möglichst viele der Knoten u_1, \dots, u_8 einem der Knoten v_1, \dots, v_8 zugeordnet werden).

4.b) Gegeben sei der folgende Graph $G := (V, E)$:



Seien $A := \{b, m, n\}$ und $B := \{r, f, g\}$. Wende Mengers Theorem an, um die minimale Anzahl an trennenden Knoten zwischen A und B zu bestimmen.