

Übungszettel #3

Aufgabe	Punkte
1	
2	
3	
4	
Gesamt	

Aufgabe 1

Die Relation R über A ist Reflexiv, Transitiv sowie Symmetrisch dann ist diese nach Definition eine Äquivalenzklasse. Wegen Symmetrie gilt $\forall x, y \in A \ xRy$ und yRx . Wenn nun $\forall x, y \in A \ x = y$ gilt ist die Regel für Antisymmetrie nicht verletzt. So kann eine solche Relation existieren.

Aufgabe 2

	\leq_a	\leq_b	\leq_c	\leq_d
reflexiv	✓	✓	✓	✓
transitiv	✓	✓	✓	✓
antisymmetrie	✓	✓	×	×
konnex	✓	×	✓	×
	Ordnung	partielle Ordnung	Präordnung	partielle Präordnung

Aufgabe 3

(a) *Proof.* Zu zeigen: Die Erreichbarkeitsrelation \leadsto ist sowohl transitiv als auch reflexiv.

reflexivität: In der Aufgabestellung steht: "Nach Definition ist jeder Knoten von sich selbst aus erreichbar, $v \leadsto v$ gilt für alle v in V "

transitivität: v_1, \dots, v_t und v_t, \dots, v_j sind zwei Folgen von Kanten wobei die Paare $(v_i, v_i + 1)$ im Graphen existieren. Da aber jetzt v_j aus v_1 erreichbar ist da es für jeden Übergang ein Paar gibt können wir auch schreiben: v_1, \dots, v_j . Also gilt:

$$v_1 \leadsto v_t \wedge v_t \leadsto v_j \Leftrightarrow v_1 \leadsto v_j$$

□

(b) G ist in jedem Knoten aus zusammenhängend. Zwei beliebige Knoten v und w aus V haben einen gerichteten Weg von v nach w und w nach v

Aufgabe 4

(a) *Proof.* Zu zeigen: Die Erreichbarkeitsrelation \leadsto ist eine Äquivalenzrelation auf der Knotenmenge V .

Also muss sie reflexiv, transitiv und symmetrisch sein. Es muss nur Symmetrie gezeigt werden da Aufgabe 3 analog dazu ist.

symmetrie: Da ungerichtet, gilt $v_i \leadsto v_{i+1}$ und $v_{i+1} \leadsto v_i$

$$\Rightarrow [v_i]_E = \{v_{i+1} \in V : v_i \leadsto v_{i+1} \wedge v_{i+1} \leadsto v_i\}$$

□

(b) Es gibt zu je 2 beliebigen Knoten v und w in V einen ungerichteten Weg in G mit v als Startknoten und w als Endknoten.