

# Formale Grundlagen der Informatik I

## 2. Übungsblatt



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Fachbereich Mathematik  
Prof. Dr. Martin Ziegler  
Alexander Kreuzer  
Carsten Rösnick

SS 2011  
20.04.11

### Minitest Lösung

- a) Sei  $\Sigma = \{a, b, c\}$ . Die Relation  $R_1 = \{(v, w) \in \Sigma^* \times \Sigma^* \mid v \text{ ist Präfix von } w\}$  ist  
 reflexiv    symmetrisch    transitiv

*Begründung:* Reflexiv, da jedes Wort Präfix von sich selbst ist.

Nicht symmetrisch, denn jedes (nicht leere) Wort  $a \in \Sigma^*$  ist Präfix von  $a \cdot a$ , aber nicht umgekehrt.

Transitiv, denn wenn  $u$  Präfix von  $v$  und  $v$  Präfix von  $w$  ist, dann gilt per Definition  $v = u \cdot v'$  für ein Wort  $v'$  und  $w = v \cdot w'$  für ein Wort  $w'$ . Zusammen also  $w = u \cdot v' \cdot w'$  und damit ist  $u$  auch Präfix von  $w$ .

- b) Die Relation  $R_2 = \{(a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \mid a \cdot b \neq 0\}$  ist       reflexiv    symmetrisch    transitiv

*Begründung:* Nicht reflexiv:  $(0, 0) \notin R_2$ . Symmetrie und Transitivität folgen aus der Beobachtung, dass für alle  $(a, b) \in R_1$  gilt  $a \neq 0$  und  $b \neq 0$ .

- c) Seien  $A$  und  $B$  endliche Mengen und  $f : A \rightarrow B$  eine Funktion.

- Ist  $f$  injektiv, so folgt stets        $|A| \leq |B|$      $|A| \geq |B|$

*Begründung:* Wenn  $f$  injektiv ist, dann gibt es für jedes  $y \in B$  maximal ein  $x \in A$ , so dass  $f(x) = y$ . Damit kann es nicht mehr Elemente in  $A$  geben als in  $B$ .

- Ist  $f$  surjektiv, so folgt stets        $|A| \leq |B|$      $|A| \geq |B|$

*Begründung:* Wenn  $f$  surjektiv ist, dann gibt es für jedes  $y \in B$  mindestens ein  $x \in A$ , so dass  $f(x) = y$ . Damit kann  $A$  nicht weniger Elemente als  $B$  enthalten.

### Gruppenübung

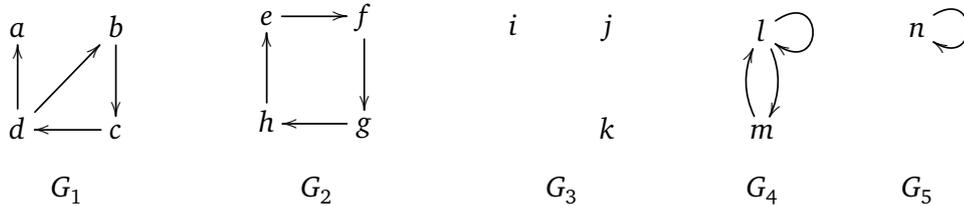
#### Aufgabe G1 (Wahrheitstafeln)

Zeigen Sie anhand von Wahrheitstafeln, dass die folgenden aussagenlogischen Formeln äquivalent sind:

$$\neg(p \rightarrow q), \quad p \wedge \neg q, \quad (p \vee q) \wedge \neg q.$$

### Aufgabe G2 (Graphhomomorphismen)

Ein gerichteter Graph  $G = (V, E)$  besteht aus einer endlichen Menge  $V$  von Knoten und einer Teilmenge  $E \subseteq V \times V$  von Kanten. Gegeben seien die folgenden fünf gerichteten Graphen:



Der Graph  $G_1 = (V_1, E_1)$  ist beispielsweise wie folgt formal gegeben:

$$V_1 = \{a, b, c, d\}$$
$$E_1 = \{(d, a), (d, b), (b, c), (c, d)\}$$

Geben Sie an, zwischen welchen der Graphen Homomorphismen existieren, und geben Sie auch gegebenenfalls einen Homomorphismus an.

### Aufgabe G3

Seien  $X, Y$  beliebige Mengen und  $p : Y \rightarrow X$  eine surjektive Abbildung. Zeigen Sie, dass durch

$$y_0 \sim y_1 :\iff p(y_0) = p(y_1)$$

eine Äquivalenzrelation auf  $Y$  definiert wird. Zeigen Sie auch, dass es eine Bijektion zwischen  $Y/\sim$  und  $X$  gibt.

---

## Hausübung

---

### Aufgabe H1

(6 Punkte)

$L$  und  $M$  seien  $\Sigma$ -Sprachen.

- Zeigen Sie, dass  $L \subseteq L^*$  und  $(L \subseteq M^* \Rightarrow L^* \subseteq M^*)$ .
- Schließen Sie aus (a), dass  $(L^*)^* = L^*$  und  $(L \subseteq M \Rightarrow L^* \subseteq M^*)$ .
- Zeigen Sie, dass  $(L \cup M)^* = (L^* M^*)^*$ .

### Aufgabe H2 (Isomorphie von Graphen)

(2 Punkte)

Finden Sie zwei Graphen  $G_1 = (V_1, E_1)$  und  $G_2 = (V_2, E_2)$ , so dass es einen bijektiven Homomorphismus  $\varphi : V_1 \rightarrow V_2$  gibt, ohne dass  $G_1$  und  $G_2$  isomorph sind.

Extra: Kann es zwei Graphen  $G_1$  und  $G_2$  geben, so dass es bijektive Homomorphismen  $\varphi : V_1 \rightarrow V_2$  und  $\psi : V_2 \rightarrow V_1$  gibt, ohne dass  $G_1$  und  $G_2$  isomorph sind? Begründen Sie Ihre Antwort!