

# Formale Grundlagen der Informatik I

## 1. Übungsblatt



TECHNISCHE  
UNIVERSITÄT  
DARMSTADT

Fachbereich Mathematik  
Prof. Dr. Ulrich Kohlenbach  
Davorin Lešnik, Daniel Günzel, Daniel Körnlein

SoSe 2014  
23. April 2014

### Gruppenübung

#### Aufgabe G1 (Mengenoperationen)

Sei  $M$  eine Menge und  $A, B, C \subseteq M$  Teilmengen.

- (a) Beweisen Sie die folgenden Aussagen.
- $(A \cap B) \setminus C = (A \setminus C) \cap B$
  - $C \setminus (A \cap B) = (C \setminus A) \cup (C \setminus B)$
- (b) Welche der folgenden Mengen sind Teilmengen voneinander? Welche sind disjunkt?

$$A \setminus (B \cap C), \quad A \cap (M \setminus B), \quad M \setminus (A \cup B), \quad (M \setminus A) \cup (M \setminus B)$$

#### Lösung:

- (a) i. Wir zeigen, dass  $(A \cap B) \setminus C \subseteq (A \setminus C) \cap B$  und  $(A \cap B) \setminus C \supseteq (A \setminus C) \cap B$ .
- ( $\subseteq$ ) Sei  $x \in (A \cap B) \setminus C$ . Dann ist  $x \in A$ ,  $x \in B$  und  $x \notin C$ . Also haben wir  $x \in A \setminus C$  und  $x \in B$ . Daraus folgt, dass  $x \in (A \setminus C) \cap B$ .
- ( $\supseteq$ ) Sei  $x \in (A \setminus C) \cap B$ . Dann ist  $x \in A \setminus C$  und  $x \in B$ . Das erste bedeutet, dass  $x \in A$  und  $x \notin C$ . Da  $x \in A$  und  $x \in B$ , haben wir  $x \in A \cap B$ . Da also  $x \notin C$ , folgt  $x \in (A \cap B) \setminus C$ .
- ii. Wir zeigen, dass  $C \setminus (A \cap B) \subseteq (C \setminus A) \cup (C \setminus B)$  und  $(C \setminus A) \cup (C \setminus B) \supseteq C \setminus (A \cap B)$ .
- ( $\subseteq$ ) Sei  $x \in C \setminus (A \cap B)$ . Dann ist  $x \in C$  und  $x \notin A \cap B$ . Da  $x \notin A \cap B$ , muss  $x \notin A$  oder  $x \notin B$  gelten (wäre beides falsch, so wäre  $x \in A$  und  $x \in B$  und damit  $x \in A \cap B$ ). Falls  $x \notin A$  gilt, dann  $x \in C \setminus A$  und damit  $x \in (C \setminus A) \cup (C \setminus B)$ . Falls  $x \notin B$  gilt, dann  $x \in C \setminus B$  und damit  $x \in (C \setminus A) \cup (C \setminus B)$ . In beiden Fällen gilt also  $x \in (C \setminus A) \cup (C \setminus B)$ .
- ( $\supseteq$ ) Sei  $x \in (C \setminus A) \cup (C \setminus B)$ . Dann gilt entweder  $x \in C \setminus A$  oder  $x \in C \setminus B$ . (Hier sollten wir den Beweis also via Fallunterscheidung fortführen.) Im ersten Fall gilt  $x \in C$  und  $x \notin A$ . Letzteres bedeutet, dass  $x \notin A \cap B$ . Also gilt  $x \in C \setminus (A \cap B)$ . Im zweiten Fall beweist man analog, dass  $x \in C \setminus (A \cap B)$ .
- (b) Es gilt, dass  $A \cap (M \setminus B) \subseteq A \setminus (B \cap C)$ ,  $M \setminus (A \cup B) \subseteq (M \setminus A) \cup (M \setminus B)$ . Weiterhin sind sowohl  $M \setminus (A \cup B)$  und  $A \setminus (B \cap C)$  als auch  $M \setminus (A \cup B)$  und  $A \cap (M \setminus B)$  disjunkt.

#### Aufgabe G2 (Äquivalenzrelationen, Surjektivität, Injektivität)

- (a) Sei  $f : A \rightarrow B$  eine beliebige Abbildung. Die Relation  $\sim$  sei auf  $A$  durch

$$x \sim y :\Leftrightarrow f(x) = f(y)$$

für  $x, y \in A$  definiert.

- Zeigen Sie, dass  $\sim$  eine Äquivalenzrelation ist.
  - Sei  $q : A \rightarrow A/\sim$  durch  $q(x) := [x]_\sim$  definiert. Zeigen Sie, dass  $q$  surjektiv ist.
  - Geben Sie ein Beispiel von  $A, B$  und  $f$  an, sodass  $q$  nicht injektiv ist.
- (b) Sei  $A$  eine beliebige Menge. Zeigen Sie, dass für jede Äquivalenzrelation  $\approx$  auf  $A$  eine Menge  $B$  und eine Abbildung  $f : A \rightarrow B$  existiert, sodass  $x \approx y \iff f(x) = f(y)$  für alle  $x, y \in A$  gilt.

### Lösung:

- (a) i. Reflexivität von  $\sim$  bedeutet  $f(x) = f(x)$ , Symmetrie bedeutet  $f(x) = f(y) \implies f(y) = f(x)$  und Transitivität bedeutet  $f(x) = f(y) \wedge f(y) = f(z) \implies f(x) = f(z)$  für alle  $x, y, z \in A$ . Also folgen alle diese Eigenschaften für  $\sim$  aus den entsprechenden Eigenschaften für  $=$ .
- ii. Die Elemente von  $A/\sim$  sind die Äquivalenzklassen  $[x]_{\sim}$ , wobei  $x \in A$ . Um Surjektivität von  $q$  zu zeigen, müssen wir für jedes solche  $[x]_{\sim}$  ein Element aus  $A$  finden, das mit  $q$  zu  $[x]_{\sim}$  abgebildet wird. Das gilt, denn  $q(x) = [x]_{\sim}$ .
- iii. Zum Beispiel  $f: \{0, 1\} \rightarrow \{0\}$ ,  $f(x) = 0$ . Weil  $f$  konstant ist, ist die einzige Äquivalenzklasse ganz  $\{0, 1\}$  und wir haben  $q(0) = q(1)$ . Da  $0 \neq 1$ , ist  $q$  nicht injektiv.
- (b) Die vorherige Teilaufgabe suggeriert folgende Lösung: wir nehmen  $B := A/\approx$  und  $f(x) := [x]_{\approx}$ .

### Aufgabe G3 (Transitionssysteme und Wahrheitswertetafeln)

- (a) Modellieren Sie eine Verkehrsampel als endliches Transitionssystem.
- (b) Zeigen Sie anhand von Wahrheitswertetafeln, dass die folgenden aussagenlogischen Formeln äquivalent sind:

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

### Lösung:

- (a) Unterscheide z.B. die folgenden fünf Zustände:

$$\{\text{rot, rot-gelb, grün, gelb, aus}\}.$$

Im Normalbetrieb wechselt die Ampel ihre Zustände in folgender Reihenfolge:

$$\text{rot} \rightarrow \text{rot-gelb} \rightarrow \text{grün} \rightarrow \text{gelb} \rightarrow \text{rot}.$$

Außerdem besitzt eine Ampel einen Nachtbetrieb:

$$\text{gelb} \rightarrow \text{aus} \rightarrow \text{gelb}.$$

- (b)

$p$	$q$	$p \rightarrow q$	$\neg(p \rightarrow q)$	$\neg q$	$p \wedge \neg q$	$p \vee q$	$(p \vee q) \wedge \neg q$
0	0	1	0	1	0	0	0
0	1	1	0	0	0	1	0
1	0	0	1	1	1	1	1
1	1	1	0	0	0	1	0

## Hausübung

### Aufgabe H1 (Mengenoperationen)

(12 Punkte)

Sei  $M$  eine Menge und  $A, B, C \subseteq M$  Teilmengen. Beweisen Sie die folgenden Aussagen.

- (a)  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
- (b)  $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ .
- (c)  $M \setminus (A \cup B) = (M \setminus A) \cap (M \setminus B)$
- (d)  $M \setminus (A \cap B) = (M \setminus A) \cup (M \setminus B)$ .

### Lösung:

- (a) ( $\subseteq$ ) Wenn  $x \in A \cup (B \cap C)$ , dann gilt  $x \in A$  oder  $x \in B \cap C$ . Falls,  $x \in A$ , dann gilt auch  $x \in A \cup B$  und  $x \in A \cup C$ . Wenn  $x \in B \cap C$ , ist  $x \in B$  und  $x \in C$ , also wiederum  $x \in A \cup B$  und  $x \in A \cup C$ . Also ist auch  $x \in (A \cup B) \cap (A \cup C)$ .  
( $\supseteq$ ) Sei  $x \in (A \cup B) \cap (A \cup C)$ . Dann ist  $x \in A \cup B$  und  $x \in A \cup C$ . Also ist  $x \in A$  oder  $x \in B$  und  $x \in C$ . Damit ist  $x \in B \cap C$  oder  $x \in A$ , was genau die Definition von  $x \in A \cup (B \cap C)$  ist.
- (b) ( $\subseteq$ ) Sei  $x \in A \cap (B \cup C)$ . Dann ist  $x \in A$  und  $x \in B \cup C$ . Also ist  $x \in B$  oder  $x \in C$ . Damit ist  $x \in A \cap B$  oder  $x \in A \cap C$ . Somit ist  $x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$ .  
( $\supseteq$ ) Sei  $x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$ . Dann ist  $x \in A \cap B$  oder  $x \in A \cap C$ . Also ist  $x \in A$  und  $x \in B$  oder  $x \in A$  und  $x \in C$ . Damit ist in jedem Fall  $x \in A$  und  $x \in B$  oder  $x \in C$ , also  $x \in B \cup C$ . Damit ist aber auch  $x \in A \cap (B \cup C)$ .
- (c) ( $\subseteq$ ) Sei  $x \in M \setminus (A \cup B)$ . Dann ist  $x \in M$  und  $x \notin A \cup B$ . Also ist  $x \notin A$  und  $x \notin B$ . Dann ist  $x \in M \setminus A$  und  $x \in M \setminus B$ . Damit ist aber auch  $x \in (M \setminus A) \cap (M \setminus B)$ .  
( $\supseteq$ ) Sei  $x \in (M \setminus A) \cap (M \setminus B)$ . Dann ist  $x \in M \setminus A$  und  $x \in M \setminus B$ . Also ist  $x \in M$  und  $x \notin A$  und  $x \notin B$ . Damit ist  $x \notin A \cup B$ , also  $x \in M \setminus (A \cup B)$ .
- (d) ( $\subseteq$ ) Sei  $x \in M \setminus (A \cap B)$ . Dann ist  $x \in M$  und  $x \notin A \cap B$ . Also ist  $x \notin A$  oder  $x \notin B$ . Also ist  $x \in M \setminus A$  oder  $x \in M \setminus B$  und somit  $x \in (M \setminus A) \cup (M \setminus B)$ .  
( $\supseteq$ ) Sei  $x \in (M \setminus A) \cup (M \setminus B)$ . Dann ist  $x \in M \setminus A$  oder  $x \in M \setminus B$ . Also ist  $x \in M$  und  $x \notin A$  oder  $x \in M$  und  $x \notin B$ . Also ist  $x \notin A \cap B$  und somit  $x \in M \setminus (A \cap B)$ .

Bepunktung: 3 P pro Teilaufgabe.

### Aufgabe H2 (Bijektivität)

(12 Punkte)

Definiere die Funktion  $f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  durch

$$f(x, y) := \frac{(x+y) \cdot (x+y+1)}{2} + x.$$

Beweisen Sie, dass  $f$  eine Bijektion zwischen  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$  und  $\mathbb{N}$  ist.

Bemerkung: Wir betrachten 0 als natürliche Zahl.

Lösung: Tabelle für  $f$ :

$f$	$x=0$	$x=1$	$x=2$	$x=3$	$x=4$	...
$y=0$	0	2	5	9	14	
$y=1$	1	4	8	13	...	
$y=2$	3	7	12	...		
$y=3$	6	11	...			
$y=4$	10	...				
$\vdots$						

Eine Funktion ist genau dann bijektiv, wenn sie invertierbar ist. Wir definieren  $g: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N} \times \mathbb{N}$  wie folgt. Nehme ein beliebiges  $n \in \mathbb{N}$ . Wie aus den Matheveranstaltungen bekannt, gibt die Funktion  $s: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ ,  $s(k) := \frac{k \cdot (k+1)}{2}$  die Summe der Zahlen von 0 bis  $k$  an; weil  $s(0) = 0$  gilt und  $s$  streng monoton wachsend ist, existiert ein eindeutiges  $k \in \mathbb{N}$ , sodass  $s(k) \leq n < s(k+1)$  gilt. Sei  $g(n) := (n - s(k), k - n + s(k))$ .

Wir überprüfen, dass dieses  $g$  die Inverse zu  $f$  ist.

$$f(g(n)) = \frac{(n - s(k) + k - n + s(k)) \cdot (n - s(k) + k - n + s(k) + 1)}{2} + n - s(k) = \frac{k \cdot (k+1)}{2} + n - s(k) = s(k) + n - s(k) = n,$$

was Surjektivität beweist.

$$g(f(x, y)) = g\left(\frac{(x+y) \cdot (x+y+1)}{2} + x\right) =$$

(bemerke, dass  $k = x + y$ , weil  $\frac{(x+y) \cdot (x+y+1)}{2} \leq \frac{(x+y) \cdot (x+y+1)}{2} + x < \frac{(x+y+1) \cdot (x+y+2)}{2}$ )

$$= \left(\frac{(x+y) \cdot (x+y+1)}{2} + x - s(x+y), x+y - \frac{(x+y) \cdot (x+y+1)}{2} - x + s(x+y)\right) = (x, y),$$

was Injektivität beweist.

Bepunktung: 6 P für Surjektivität, 6 P für Injektivität.

### Aufgabe H3 (Wahrheitstafeln)

(12 Punkte)

Man betrachte die logischen Formeln

- (i)  $p \vee q$ ,
  - (ii)  $(p \wedge q \wedge r) \rightarrow \neg p$ ,
  - (iii)  $p \wedge (p \vee q \vee r)$ ,
  - (iv)  $(p \rightarrow q) \leftrightarrow q$ .
- (a) Geben Sie die Wahrheitstafeln für diese Formeln an.  
 (b) Geben Sie für je zwei dieser Formeln an, ob sie logisch äquivalent sind.

### Lösung:

(a)

$p$	$q$	$r$	$p \vee q$	$p \wedge q \wedge r$	$\neg p$	$(p \wedge q \wedge r) \rightarrow \neg p$	$p \vee q \vee r$	$p \wedge (p \vee q \vee r)$	$p \rightarrow q$	$(p \rightarrow q) \leftrightarrow q$
0	0	0	0	0	1	1	0	0	1	0
0	0	1	0	0	1	1	1	0	1	0
0	1	0	1	0	1	1	1	0	1	1
0	1	1	1	0	1	1	1	0	1	1
1	0	0	1	0	0	1	1	1	0	1
1	0	1	1	0	0	1	1	1	0	1
1	1	0	1	0	0	1	1	1	1	1
1	1	1	1	1	0	0	1	1	1	1

Bepunktung: 8 P (2 P pro Formel).

- (b) Aus der Wahrheitstafel können wir ablesen, dass nur die Formeln (i) und (iv) logisch äquivalent sind. 4 P