

2. Hausaufgabe

Formale Grundlagen der Informatik

Norbert E. Fuchs (fuchs@ifi.unizh.ch)
Tobias Kuhn (t.kuhn@gmx.ch)
Gérard Milmeister (milmei@ifi.unizh.ch)
Jody Weissmann (jody@ifi.unizh.ch)

Abgabe bis 3. Mai 2005, 17.00 Uhr
Briefkasten 67-c, Stockwerk K, Institut für Informatik der Universität Zürich
Bitte die Lösungen direkt in die vorgesehenen Lücken der Blätter schreiben!

Thema: Relationen und Aussagenlogik

Name	Vorname	Matrikelnummer

Aufgabe 1

Eine total geordnete Menge (A, \preceq) ist wohlgeordnet (oder \preceq ist eine Wohlordnung auf A), wenn jede nichtleere Teilmenge von A ein kleinstes Element hat. Untersuche folgende Mengen mit den jeweiligen Ordnungen auf Wohlordnung und begründe den Befund.

- (\mathbb{N}, \leq)
- (\mathbb{Z}, \leq)
- $([0, 1] \subset \mathbb{R}, \leq)$
- (\mathbb{N}, \geq)

Aufgabe 2

Betrachte die Relation $\models \subset A \times A$, wobei A die Menge aller logischen Aussagen ist, d.h., $P \models Q$ genau dann, wenn jede Zuordnung von Wahrheitswerten, die P wahr macht, auch Q wahr macht.

Untersuche die Relation \models auf die Eigenschaften Reflexivität, Symmetrie, Antisymmetrie, Transitivität, kleinstes Element, grösstes Element. Beweise jeweils, dass eine Eigenschaft zutrifft oder nicht zutrifft. Von welchem Relationstyp ist \models ?

Aufgabe 3

3.1

Seien $M_1, M_2, M_3 \subset \mathbb{N}$ mit $M_1 = \{4, 6, 8\}$, $M_2 = \{3, 4, 6\}$, $M_3 = \{8, 18, 27\}$, und

$$R_i = \{(x, y) \in M_i \times M_i \mid x \text{ ist ein Teiler von } y\}, i = 1, 2, 3$$

Bestimme, ob (M_i, R_i) ein Verband ist. Wenn (M_i, R_i) kein Verband ist, gib die kleinste Menge M'_i mit $M_i \subset M'_i$ an, so dass (M'_i, R_i) ein Verband ist. Gib ausserdem für jedes $i \in \{1, 2, 3\}$ das grösste und das kleinste Element des Verbandes (M'_i, R_i) an.

3.2

Seien M eine Menge und $R \subset M \times M$ eine Relation und $M_1 \subset M$ und $M_2 \subset M$ Teilmengen von M . Bezeichne ferner für eine beliebige Menge $X \subset M$ mit $V(X)$ die kleinste Menge Y , so dass $X \subset Y$ und (Y, R) ein Verband ist.

Ist die Aussage

$$V(M_1 \cup M_2) = V(M_1) \cup V(M_2)$$

wahr oder falsch? Begründe die Antwort.

Aufgabe 4

4.1

Viele Programmiersprachen implementieren die logischen Konnektoren *und* und *oder* als *conditional and* (**cand**) und *conditional or* (**cor**). So können logische Ausdrücke auch evaluiert werden, wenn ein Term nicht definiert ist. So ist z.B. $x = 0$ **cor** $\frac{1}{x} > 1$ immer definiert und ergibt *W*, falls $0 \leq x < 1$, und *F* sonst; aber $\frac{1}{x} > 1$ **cor** $x = 0$ ist nicht definiert, wenn $x = 0$.

Wir definieren eine 3-wertige Logik \mathcal{L}_3 mit den Wahrheitswerten *W* (wahr), *F* (falsch) und *U* (undefiniert), und den binären logischen Konnektor **cor** folgendermassen:

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>A cor B</i>
<i>W</i>	<i>W</i>	<i>W</i>
<i>W</i>	<i>F</i>	<i>W</i>
<i>W</i>	<i>U</i>	<i>W</i>
<i>F</i>	<i>W</i>	<i>W</i>
<i>F</i>	<i>F</i>	<i>F</i>
<i>F</i>	<i>U</i>	<i>U</i>
<i>U</i>	<i>W</i>	<i>U</i>
<i>U</i>	<i>F</i>	<i>U</i>
<i>U</i>	<i>U</i>	<i>U</i>

Wieviele verschiedene binäre logische Funktionen gibt es in \mathcal{L}_3 ?

Ist **cor** kommutativ oder nicht? Begründe die Antwort.

4.2

Vereinfache folgende Formel soweit wie möglich. Gib zu jedem Schritt die verwendete Regel an.

$$((P \vee \neg Q) \rightarrow P) \wedge (Q \rightarrow (\neg P \vee Q))$$

Aufgabe 5

Gegeben sind folgende natürlichsprachliche Überlegungen, die sich Sherlock Holmes bei der Lösung eines schwierigen Falles machte:

P_1 : Falls Professor Moriarty noch lebt, ist er der Täter.

P_2 : Wenn Moriarty tot ist, dann ist er in den Reichenbachfällen umgekommen oder wurde von seinen Komplizen umgebracht.

P_3 : Falls er in den Reichenbachfällen gestorben ist, hat man seine Leiche gefunden.

P_4 : Wenn man seine Leiche nicht gefunden hat, wurde er nicht von den Komplizen ermordet.

P_5 : Moriartys Leiche wurde nicht gefunden.

Holmes schliesst daraus:

K : Moriarty ist also der Täter.

5.1

Stelle die Aussagen P_1 bis P_5 als aussagenlogische Formelmengemenge M dar und die Konklusion als aussagenlogische Formel K (Hinweis: das exklusive Oder wird nicht gebraucht). Verwende dabei folgende Abkürzungen:

t : Moriarty lebt.

r : Moriarty ist in den Reichenbachfällen umgekommen.

k : Moriarty wurde von seinen Komplizen umgebracht.

f : Man hat Moriartys Leiche gefunden.

m : Professor Moriarty ist der Täter.

5.2

Zeige mittels eines Beweises durch Widerspruch, dass $M \models K$. Gehe dabei vor wie auf den Folien Seite 33 angegeben.