



Bonn, den 17.10.2002

Mengenlehre I WS 2002

Übungsaufgaben, Folge 01, Abgabe: 24.10.2002 nach der Vorlesung

Allgemeine Informationen zum Übungsbetrieb:

Dozent: Prof. Dr. Peter Koepke (koepke@math.uni-bonn.de), Be4Zi44, Tel. 73-2206
Sprechstunde: Mittwoch 12-13

Zuständige Mitarbeiter für den Übungsbetrieb:

Dr. Benedikt Löwe (loewe@math.uni-bonn.de), Be4Zi24, Tel. 73-2928
Sprechstunde: Mittwoch 11-12

Stefan Bold (bold@math.uni-bonn.de), Be4Zi25, Tel. 73-3352
Sprechstunde: Mittwoch 11-12

Übungen: Die Übungsblätter werden in der Donnerstagsvorlesung ausgeteilt und eingesammelt.

Scheinkriterium: Die notwendige Voraussetzung für den Erhalt einer Leistungsbescheinigung für diese Lehrveranstaltung ist die regelmäßige Beteiligung an der Übungsgruppe und die regelmäßige Bearbeitung einer hinreichenden Zahl von Aufgaben.

Übungsgruppenleiter: Torsten Langer (t-langer@gmx.net)

Übungsgruppe: Di 16-18 Seminarraum G

Übungsgruppenleiter: Oliver Lorscheid (oliver@math.uni-bonn.de)

Übungsgruppe: Mi 16-18 Seminarraum A

Webpage: <http://www.math.uni-bonn.de/people/logic/Lectures/WiSe2002/Vorlesung.html>

Newsgrup: (über den Newsserver news.uni-bonn.de zu abonnieren) uni-bonn.math.logik.

Literaturliste

Manfred **Burghardt** und Peter **Koepke**, *Mengenlehre, Skript zu den Grundlagen der Mathematik mit einer Einführung in die Mathematische Logik und Modelltheorie*,

http://www.math.uni-bonn.de/people/logic/Data/Lectures/skript/skript_1.pdf,

http://www.math.uni-bonn.de/people/logic/Data/Lectures/skript/skript_2.pdf, 1996.

Thomas **Jech**, *Set Theory*, Perspectives in Mathematical Logic, Springer, Berlin, 1997.

Frank R. **Drake**, *Set Theory*, North-Holland, Amsterdam, 1974.

Akihiro **Kanamori**, *The Higher Infinite*, Perspectives in Mathematical Logic, Springer, Berlin, 1994.

Kenneth **Kunen**, *Set Theory. An Introduction to Independence Proofs*, Studies in Logic and The Foundations of Mathematics, vol. 102, North-Holland, Amsterdam, 1989.

Aufgabe 1

(a) Beweisen Sie, unter Angabe der verwendeten Axiome der Mengenlehre, dass für je zwei Mengen x und y das HAUSDORFF-Paar $(x, y)_H := \{\{x, 0\}, \{y, 1\}\}$ existiert.

(b) Geben Sie einen strukturierten Beweis dafür an, dass das HAUSDORFF-Paar $(x, y)_H$ die Grundeigenschaft geordneter Paare erfüllt, d.h. dass gilt

$$\forall x_0, x_1, y_0, y_1 ((x_0, y_0)_H = (x_1, y_1)_H \leftrightarrow (x_0 = x_1 \wedge y_0 = y_1)).$$

(c) Untersuchen Sie, ob durch

$$\langle x, y, z \rangle_0 := \{\{x, 0\}, \{y, 1\}, \{z, 2\}\} \text{ bzw. } \langle x, y, z \rangle_1 := \{\{x\}, \{x, y\}, \{x, y, z\}\}$$

adäquat Tripel formalisiert werden.

Aufgabe 2

Beachten Sie, dass Modelle nicht leer sein dürfen.

(a) Beweisen Sie, dass jedes Modell von EML unendlich ist.

(b) Geben Sie ein Modell für das System (Ext, Paar, \bigcup -Ax) an, in denen \neg Ex gilt.

(c) Geben Sie alle Modelle des Systems (Ex, Ext) mit 1, 2, 3, 4, bzw. 5 Elementen an.

Definitionen:

Sei R ein Klassenterm. R ist eine *Relation*, falls sämtliche Elemente von R geordnete Paare sind. Formal: $\text{Rel}(R) := R \subseteq \mathbf{V} \times \mathbf{V}$. Statt $(x, y) \in R$ wird oft Rxy oder xRy geschrieben. Ist A ein Klassenterm und $R \subseteq A \times A$, so ist R eine *Relation über A* .

Seien R, S und A Klassenterme.

- (a) $\text{dom}(R) := \{x \mid \exists y xRy\}$ heißt *Definitionsbereich* oder *Domain* von R .
- (b) $\text{ran}(R) := \{y \mid \exists x xRy\}$ heißt *Wertebereich* oder *Range* von R .
- (c) $\text{field}(R) := \text{dom}(R) \cup \text{ran}(R)$ heißt *Feld* von R .
- (d) $R \upharpoonright A := \{(x, y) \mid x \in A \wedge xRy\}$ heißt *Einschränkung* von R auf A .
- (e) $R[A] := R''A := \{y \mid \exists x x \in A \wedge xRy\}$ heißt *Bild* von A unter R .
- (f) $R^{-1}[A] := \{x \mid \exists y y \in A \wedge xRy\}$ heißt *Urbild* von A unter R .
- (g) $S \circ R := \{(x, z) \mid \exists y xRy \wedge ySz\}$ heißt *Komposition* von S und R .
- (h) $R^{-1} := \{(y, x) \mid xRy\}$ heißt *Inverse* oder *Umkehrrelation* von R .

Sei F ein Klassenterm. $\text{Fun}(F) := \text{Rel}(F) \wedge \forall x, y_1, y_2 ((xFy_1 \wedge xFy_2) \rightarrow y_1 = y_2)$ bedeutet, F ist eine *Funktion* oder *funktional*.

Seien F, A und B Klassenterme.

- (a) $F : A \rightarrow B := \text{Fun}(F) \wedge \text{dom}(F) = A \wedge \text{ran}(F) \subseteq B$ bedeutet, F *bildet A in B ab*.
- (b) $F : A \xrightarrow{\text{surj}} B := F : A \rightarrow B \wedge \text{ran}(F) = B$ bedeutet, F ist eine *Surjektion* oder *surjektive Funktion* von A auf B .
- (c) $F : A \xrightarrow{\text{inj}} B := F : A \rightarrow B \wedge \forall x_1, x_2 \in A \forall y ((x_1 Fy \wedge x_2 Fy) \rightarrow x_1 = x_2)$ bedeutet, F ist eine *Injektion* oder *injektive Funktion* von A in B .
- (d) $F : A \leftrightarrow B := F : A \xrightarrow{\text{bij}} B := F : A \xrightarrow{\text{surj}} B \wedge F : A \xrightarrow{\text{inj}} B$ bedeutet, F ist eine *Bijektion* oder *bijektive Funktion* von A auf B .

Sei F ein Klassenterm und x eine Variable. Der Klassenterm $F(x)$ ist definiert durch

$$F(x) := \{z \mid \forall y_0 ((x, y_0) \in F \wedge \forall y_1 ((x, y_1) \in F \rightarrow y_0 = y_1)) \rightarrow z \in y_0\}.$$

$F(x)$ heißt *Funktionswert von F an der Stelle x* .

Aufgabe 3

Seien F, G, A, B und C Klassenterme. Beweisen Sie die folgenden Aussagen.

- (a) $F : A \rightarrow B \rightarrow F : A \xrightarrow{\text{surj}} \text{ran}(F)$.
- (b) $F : A \xrightarrow{\text{inj}} B \rightarrow F^{-1} : \text{ran}(F) \xrightarrow{\text{bij}} A$.
- (c) $F : A \rightarrow B \wedge G : B \rightarrow C \rightarrow G \circ F : A \rightarrow C$.

Aufgabe 4

- (a) Zeigen Sie, wenn F eine Funktion ist, so gilt $F(x) = y$ genau dann, wenn $(x, y) \in F$ gilt.
- (b) Beweisen Sie, dass $(F \circ G)(x) = F(G(x))$ gilt.
- (c) Welchen Wert hat $F(x)$, wenn F an der Stelle x nicht eindeutig ist?

Aufgabe 5

Formalisieren Sie die folgenden Klassenterme.

(Geben Sie eine analog zu z.B. $\text{Fun}(F)$ eine entsprechende \in -Formel an.)

- (a) U ist die Funktion, die einer Menge x die Menge $\bigcup x$ zuweist.
- (b) $\text{Proj}(F) := F$ ist eine Projektion (d.h. eine Funktion, für die $(P \circ P)(x) = P(x)$ gilt).
- (c) $\text{Id}(F) := F$ ist auf seinem Definitionsbereich die identische Funktion.
- (d) $\text{Konst}(F) := F$ ist eine konstante Funktion.

Aufgabe 6 (“Erkenne den Logiker”)

Wer ist auf diesem Bild abgebildet?

