

Petr Vopěnka

Axiome der Theorie endlicher Mengen

Časopis pro pěstování matematiky, Vol. 89 (1964), No. 3, 312--317

Persistent URL: <http://dml.cz/dmlcz/117508>

Terms of use:

© Institute of Mathematics AS CR, 1964

Institute of Mathematics of the Academy of Sciences of the Czech Republic provides access to digitized documents strictly for personal use. Each copy of any part of this document must contain these *Terms of use*.



This paper has been digitized, optimized for electronic delivery and stamped with digital signature within the project *DML-CZ: The Czech Digital Mathematics Library* <http://project.dml.cz>

AXIOME DER THEORIE ENDLICHER MENGEN

PETR VOPĚNKA, Praha

(Eingegangen am 10. Jänner 1963)

Diese Arbeit behandelt gewisse Abhängigkeiten der Axiome der Gödel-Bernayschen Theorie endlicher Mengen.

Unter der axiomatischen Mengentheorie verstehen wir die Theorie Σ aus der Arbeit [1]. Primitive Begriffe sind die Begriffe **Cl**s – Klasse, **M** – Menge, \in – Relation des Angehörens. Das System Σ wird von den Axiomengruppen A, B, C, D gebildet. Das Axiom E ist das Auswahlaxiom. Das System Σ^* entsteht aus Σ durch Anschliessen des Axioms E.

Wir bezeichnen mit C_0 das Axiom $(\exists X) [\mathbf{M}(X)]$ und mit \bar{C}_1 das Axiom

$$\neg(\exists a) [a \neq 0 \ \& \ (x) [x \in a \rightarrow (\exists y) [y \in a \ \& \ x \subset y]]];$$

\bar{C}_1 ist also das Axiom non C_1 .

Das Axiomensystem A, B, C_0 , \bar{C}_1 , C_2 , C_3 , C_4 , D bezeichnen wir mit Σ_e und nennen es Theorie endlicher Mengen.

Es wird vorausgesetzt, dass der Leser dieser Arbeit mit den ersten vier Kapiteln der Arbeit [1] vertraut ist. Es sei bemerkt, dass das ganze Kapitel II davon auch für das System Σ_e gilt, denn darin niemals das Axiom C_1 verwendet ist.

Ist bei einer Behauptung „Beweis (C_i)“ geschrieben, so soll es bedeuten, dass man während des Beweises das Axiom C_i nicht verwendet.

In dieser Arbeit wird bewiesen:

Die Axiome E und C_3 kann man aus den Axiomengruppen A, B und aus den Axiomen \bar{C}_1 , C_2 , C_4 , D beweisen.

Die Axiome E und C_2 kann man aus den Axiomengruppen A, B und aus den Axiomen \bar{C}_1 , C_3 , C_4 , D beweisen.

Die Axiome C_2 , C_3 kann man nicht gleichzeitig aus den Axiomengruppen A, B und aus den Axiomen \bar{C}_1 , C_4 , D, E beweisen.

1. ORDINALZAHLEN

Wie in der Arbeit [1] bezeichnen wir mit On die Klasse aller Ordinalzahlen, mit ω die Klasse aller natürlichen Zahlen und mit V die universelle Klasse. In diesen Definitionen benützt man keines der Axiome C_1, C_2, C_3 .

1.1. $On = \omega$.

Beweis. Es ist $\omega \subseteq On$. Gilt [1], 8.41, so gilt nach \bar{C}_1 offenbar $\mathbf{Pr}(\omega)$ und mithin $\omega = On$ (s. [1], 8.5); die Behauptung [1], 8.41 müssen wir aber beweisen. Dazu genügt für jedes $x \in \omega$ $\mathbf{M}(x + 1)$ zu beweisen.

$$(C_3) \quad x + 1 = x \cup \{x\} = \mathbf{U}\{x, \{x\}\}; \quad \mathbf{M}(\mathbf{U}\{x, \{x\}\}).$$

$$(C_2) \quad x + 1 = x \cup \{x\} \subseteq \mathbf{P}(x); \quad \mathbf{M}(\mathbf{P}(x)).$$

1.2. $(x) [x \subseteq On \rightarrow \mathbf{M}(\mathbf{U}x)]$.

Beweis (C_2) . $\mathbf{U}x$ ist offenbar ein Ordinal. Ist $\mathbf{Pr}(\mathbf{U}x)$, so ist $\mathbf{U}x = On$. Wäre aber $\mathbf{U}x = \omega$, so wäre x mit ω konfinal im natürlichen Isomorphismus. Nach C_4 wäre also $\mathbf{M}(\omega)$, was ein Widerspruch wäre.

1.3. $(x) [x \subseteq On \rightarrow \mathbf{M}(\mathbf{P}(x))]$.

Beweis (C_3) . Bezeichnen wir $n = \mathbf{U}x + 1$; dann ist offenbar $x \subseteq n$, mithin $\mathbf{P}(x) \subseteq \mathbf{P}(n)$. Es genügt also für jede natürliche Zahl n $\mathbf{M}(\mathbf{P}(n))$ zu beweisen. Definieren wir $x \in A \equiv \mathbf{M}(\mathbf{P}(x))$. A existiert wie eine Klasse nach [1], M2. Es gilt $0 \in A$. Es sei $k \in \omega, k \in A$. Definieren wir $\langle yx \rangle \in B \equiv y = x \cup \{k\}$. Dann ist B eine Funktion (nach [1], M5) und es gilt $\mathbf{D}(B) = V$. Infolge dessen ist auch $B \upharpoonright \mathbf{P}(k)$ eine Funktion und es gilt

$$\mathbf{W}(B \upharpoonright \mathbf{P}(k)) = \mathbf{P}(k + 1) - \mathbf{P}(k).$$

Daraus ergibt sich aber nach C_4 , dass $\mathbf{M}(\mathbf{P}(k + 1) - \mathbf{P}(k))$ gilt. Aus der Gleichung $\mathbf{P}(k + 1) = (\mathbf{P}(k + 1) - \mathbf{P}(k)) \cup \mathbf{P}(k)$ folgt $\mathbf{M}(\mathbf{P}(k + 1))$ und mithin $k + 1 \in A$. Nach [1], 8.44 gilt $\omega \subseteq A$.

1.4. Definition. Es gelte $x \subset On, y \subset On$. Wir definieren

$$x < y \equiv \mathbf{Max} [(x - y) \cup (y - x)] \in y - x.$$

1.5. Die Relation $<$ ist eine Ordnung der Klasse $\mathbf{P}(On)$ und diese Klasse ist durch diese Relation isomorph mit der Klasse ω geordnet (ω ist durch die Relation E geordnet).

Beweis. Siehe [2], 2.21. Es sei nur bemerkt, dass man im Beweis dieses Satzes C_2 und C_3 nur in der schwächeren Form benützt, und zwar als 1.2 und 1.3.

1.6. Definition. $I = \mathbf{Isom}_{E, <}(On, \mathbf{P}(On))$.

Leicht beweist man Folgendes (vgl. z. B. [2], 2.41):

1.7. $(n) [n \neq 0 \ \& \ n \neq 1 \ \& \ n \in On \rightarrow I'n \subset n]$.

2. ABBILDUNG VON On AUF V

2.1. Definition. Wir definieren die Funktion G auf der Klasse V folgenderweise: Ist $\neg \mathbf{U}n x \vee \neg \mathbf{D}(x) \in On$, so $G'x = 0$. Ist $\mathbf{U}n x \ \& \ \mathbf{D}(x) \in On$, so $G'x = \mathbf{W}(x \mid I' \mathbf{D}(x))$.

Ist $\mathbf{M}(x)$, so ist offenbar auch $\mathbf{M}(G'x)$ und die Funktion G existiert somit nach [1], M6; es gilt weiter $G'0 = 0$.

2.2. Nach [1], 7.5 existiert genau eine auf der Klasse On definierte Funktion F , für die $(n) [F'n = G'(F \mid n)]$ gilt. Es gilt $F'0 = 0$ und nach 1.7 ist

$$F'n = \mathbf{W}((F \mid n) \mid I'n) = \mathbf{W}(F \mid I'n).$$

Dies kann man in einer knappen Form als $F'n = F''I'n$ ausdrücken.

Daraus und aus 1.7 beweist man auch leicht folgendes Lemma:

2.3. $x \in y \ \& \ x = F(n) \ \& \ y = F(m) \rightarrow n \in m$.

2.4. $\mathbf{U}n_2 F$.

Beweis. Wir definieren $n \in A \equiv \neg(\exists n^*) [n^* \in n \ \& \ F'n = F'n^*]$. Offenbar $0 \in A$. Es sei $k \in A$ für alle $k \in n$, es sei weiter $0 \in n$. Wir beweisen $n \in A$. Es sei $n^* \in n$ derartig, dass $F'n^* = F'n$ gilt. Offenbar gilt $I'n^* < I'n$. Es existiert $m \in I'n$ derartig, dass $m \notin I'n^*$; daraus folgt $F'm \in F'n$. Es muss weiter ein $m^* \in I'n^*$ existieren, für das $F'm^* = F'm$ gilt, weil $F'n^* = F'n$ gilt. Es ist aber $m \in n$ und $m^* \in n$, was sich aus 1.7 ergibt. Nach der Induktionsannahme ist aber $F'm^* \neq F'm$, was ein Widerspruch ist.

2.5. Lemma. $(x) [x \subseteq A \rightarrow x \in A] \rightarrow A = V$.

Beweis. Wäre $V - A \neq 0$, so müsste nach dem Axiom Du mit der Eigenschaft $u \in V - A \ \& \ u \cap (V - A) = 0$ existieren; das bedeutet aber $u \subseteq A$, folglich $u \in A$, was ein Widerspruch ist.

2.6. Definition. Bis zum Ende dieses Absatzes bezeichne H die zu F inverse Funktion, d. h. $H = \mathbf{Conv} F$.

2.7. $\mathbf{W}(F) = V$.

Beweis. Es sei $x \subseteq \mathbf{W}(F)$, mithin $H''x \subseteq On$. Aus 2.4 ergibt sich also nach dem Axiom C_4 $\mathbf{M}(H''x)$. Es existiert also ein solches n^* , dass $I'n^* = H''x$, d. h. $x = F'I'n^*$ gilt. Daher $x = F'n^*$, somit $x \in \mathbf{W}(F)$. Nach 2.5 muss also $\mathbf{W}(F) = V$ sein.

3. BEWEISE DER AXIOME

3.1. (Auswahlaxiom.) $(\exists A) [\mathbf{U}n A \ \& \ (x) [x \neq 0 \rightarrow A'x \in x]]$.

Beweis (C_2 oder C_3). Es genügt offenbar $\mathbf{Rel} A$ und

$$\langle yx \rangle \in A \equiv y \in x \ \& \ (z) [H'z \in H'y \rightarrow z \in x]$$

zu definieren.

3.2. (Axiom C_2 .) $(x) (\exists y) (u, v) [u \in v \ \& \ v \in x \rightarrow u \in y]$.

Beweis (C_2). Es existiert ein n , für das $x = F'n$ gilt. Es sei $m \in H''\mathbf{U}x$; dann existiert ein p , für das $F'm \in p$ und $p \in x$, somit $m \in H'p \in n$ gilt. Daher $H''\mathbf{U}x \subseteq n$, somit $\mathbf{M}(H''\mathbf{U}x)$, nach C_4 also $\mathbf{M}(\mathbf{U}x)$.

3.3. (Axiom C_3 .) $(x) (\exists y) (u) [u \subseteq x \rightarrow u \in y]$.

Beweis (C_3). Es existiert ein n , für das $x = F'n$ gilt. Es sei $m \in H''\mathbf{P}(x)$; dann existiert ein z , für das $z \subseteq x$ und $z = F'm$, somit $m \in n + 1$ gilt. Daher $H''\mathbf{P}(x) \subseteq n + 1$, somit $\mathbf{M}(H''\mathbf{P}(x))$, nach C_4 also $\mathbf{M}(\mathbf{P}(x))$.

4. MODELL

Innerhalb der Theorie Σ_e konstruieren wir jetzt ein Modell, das alle Axiome dieser Theorie mit Ausnahme von C_2 und C_3 erfüllt. Dadurch wird bewiesen werden, dass die beiden Axiome C_2, C_3 aus den übrigen nicht gleichzeitig bewiesen werden können.

4.1. Definition. $\langle \alpha\beta \rangle Le \langle \gamma\delta \rangle \equiv \beta \in \delta \vee (\beta = \delta \ \& \ \alpha \in \gamma) \ \& \ Le \subseteq (On^2)^2$,
 $\langle \alpha\beta \rangle \in N \equiv \langle \alpha\beta \rangle \in On^2 \ \& \ \alpha \leq \beta \ \& \ N \subseteq On^2$.

(Siehe auch [1], 7.8.)

4.2. Definition. Weiter definieren wir ähnlich, wie in [1]:

$$I = \text{Isom}_{Le, E}(N, On),$$

$$\langle \alpha\gamma \rangle \in K_1 \equiv (\exists \beta) [\gamma = I'\langle \alpha\beta \rangle] \ \& \ K_1 \subseteq N,$$

$$\langle \alpha\gamma \rangle \in K_2 \equiv (\exists \alpha) [\gamma = I'\langle \alpha\beta \rangle] \ \& \ K_2 \subseteq N.$$

4.3. Definition. Die unten definierte Funktion existiert nach [1], M5, 7.5.

$$F'0 = 0 \ \& \ F'1 = \{0\} \ \& \ (n) [n > 1 \rightarrow F'n = \{F'K'_1n, F'K'_2n\}] \ \& \ FFnw.$$

4.4. Lemma. $\alpha) \mathbf{U}n_2F. \ \beta) F'\alpha \in F'\beta \rightarrow \alpha \in \beta$.

Beweis. $\alpha)$ Es sei α die kleinste Zahl, für die ein $\beta \neq \alpha$ mit der Eigenschaft $F'\alpha = F'\beta$ existiert, es sei $\alpha > 1$. Es ist $F'\alpha = \{F'K'_1\alpha, F'K'_2\alpha\}$, $F'\beta = \{F'K'_1\beta, F'K'_2\beta\}$; daher muss $F'K'_i\alpha = F'K'_i\beta$ ($i = 1$ oder 2), $F'K'_2\alpha = F'K'_j\beta$ ($j = 1$ oder $2, j \neq i$) gelten. Es kann nicht gleichzeitig $K'_1\alpha = K'_1\beta, K'_2\alpha = K'_j\beta$ gelten; es sei z. B. $K'_1\alpha \neq K'_j\beta$. Es ist $K'_1\alpha < \alpha$, was aber ein Widerspruch ist. Die Fälle $\alpha = 0, \alpha = 1$ sind trivial unmöglich.

$\beta)$ Es sei $F'\alpha \in F'\beta, \beta > 1$. Es ist also $\alpha = K'_1\beta$ oder $\alpha = K'_2\beta$, somit $\alpha \in \beta$. Die Fälle $\beta = 0, 1$ sind trivial.

4.5. Definition. $L = \mathbf{W}(F)$.

4.6. Definition. Jetzt definieren wir die Klassen \mathbf{Cls}^* , Mengen \mathbf{M}^* und die Relation des Angehörens \in^* im Modell Γ .

$$\mathbf{Cls}^*(X) \equiv X \subseteq L, \quad \mathbf{M}^*(X) \equiv X \in L,$$

$$X \in^* Y \equiv \mathbf{M}^*(X) \& \mathbf{Cls}^*(Y) \& X \in Y.$$

4.7. Im Modell Γ gelten alle Axiome der Gruppen A, B, weiter die Axiome $C_0, \bar{C}_1, C_4, D, E$, aber nicht C_2, C_3 .

Beweis. Die Axiome der Gruppe A sind trivial erfüllt. Es sei nur bemerkt, dass für beliebige Mengen x, y von Γ $\langle xy \rangle$ das (ungeordnete) Paar der Mengen x, y im Sinne des Modells ist. Weiter gehört $\langle xy \rangle$ zu L und ist das geordnete Paar von x, y im Sinne des Modells.

Leicht beweisen wir auch die Axiome der Gruppe B. Zum Beweis von B_1 genügt es $E^* = E \cap L$ zu nehmen; die Klasse L ist die universelle Klasse von Γ . Der Durchschnitt und die Differenz von Klassen haben in Γ dieselbe Bedeutung, wie in der Ausgangstheorie. Es kann nicht C_1 gelten, denn jede Menge des Modells hat höchstens zwei Elemente. Es gilt also \bar{C}_1 .

Wir beweisen C_4 . Es sei $x \in L, x \neq 0, \mathbf{Un} A, A \subseteq L$. Dann $x = \{yz\}$. Bezeichnen wir $y^* = A'y, z^* = A'z$. Es gilt offenbar $A''x = \{y^*z^*\}$. Weil $A \subseteq L$, so $\langle y^*y \rangle \in L$, somit $y^* \in L$. Analogisch $z^* \in L$ und daher $\{y^*z^*\} \in L$, d. h. $\mathbf{M}^*(A''x)$.

Das Axiom D ergibt sich trivialerweise daraus, dass wenn $A \neq 0, A \subseteq L$ gilt, so muss das kleinste $\alpha \in \omega$ bestehen, für das ein $x \in A$ mit der Eigenschaft $\langle x\alpha \rangle \in F$ existiert. Nach 4.4 β $x \cap A = 0$.

Die mit der Äquivalenz

$$\langle xy \rangle \in A \equiv x = F'K_1'F^{-1}'y$$

definierte Klasse A ist die Auswahlfunktion von Γ . Sollte ein der Axiome C_2, C_3 gelten, so müsste auch das andere gelten. In diesem Fall wäre das Modell Γ ein Modell der ganzen Theorie Σ_e . Das ist aber unmöglich, denn jede Menge von Γ hat höchstens zwei Elemente, so dass z. B. die Zahl $3 = \{0, \{0\}, \{0, \{0\}\}$ keine Menge des Modells ist.

Literatur

- [1] Kurt Gödel: The Consistency of the Continuum Hypothesis. Princeton Univ. Press 1940 Annals of Math. Stud. No 3.
- [2] Petr Hájek, Petr Vopěnka: Über die Gültigkeit des Fundierungsaxioms in speziellen Systemen der Mengentheorie. Zeitschr. f. Math. Logik und Grundlagen der Math., Berlin. 9 (1963) 235 f.

Výtah

AXIOMY TEORIE KONEČNÝCH MNOŽIN

PETR VOPĚNKA, Praha

Axiomatickou teorií konečných množin rozumíme teorii Gödel-Bernaysovu, v níž axiom C_1 nahradíme jeho negací. V této práci je dokázáno:

1. Axiomy E a C_3 je možno dokázat z axiomů skupiny A, B a z axiomů $\neg C_1, C_2, C_4, D$.
2. Axiomy E a C_2 je možno dokázat z axiomů skupiny A, B a z axiomů $\neg C_1, C_3, C_4, D$.
3. Axiomy C_2, C_3 nelze současně dokázat z axiomů skupiny A, B a z axiomů $\neg C_1, C_4, D, E$.

Резюме

АКСИОМЫ ТЕОРИИ КОНЕЧНЫХ МНОЖЕСТВ

ПЕТР ВОПЕНКА (Petr Vopěnka), Прага

Под аксиоматической теорией конечных множеств мы подразумеваем теорию Гёделя-Бернаиса, в которой аксиома C_1 заменена ее отрицанием. В этой работе доказано:

1. Аксиомы E и C_3 можно доказать из аксиом групп A, B и из аксиом $\neg C_1, C_2, C_4, D$.
2. Аксиомы E и C_2 можно доказать из аксиом групп A, B и из аксиом $\neg C_1, C_3, C_4, D$.
3. Аксиомы C_2, C_3 нельзя одновременно доказать из аксиом групп A, B и из аксиом $\neg C_1, C_4, D, E$.