

Mathematische Logik & Mengenlehre

VORLESUNG VIII

§3.8

Substitution [simultane]

heute nach der VL
Möglichkeit zum informellen
Austausch hier im
ZOOM.

3.8.1 Definition

- (a) $x \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \begin{cases} x, & \text{falls } x \neq x_0, \dots, x \neq x_r \\ t_i, & \text{falls } x = x_i \end{cases}$
- (b) $c \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := c$
- (c) $[ft'_1 \dots t'_n] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := ft'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots t'_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

3.8.2 Definition

- (a) $[t'_1 \equiv t'_2] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := t'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \equiv t'_2 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$
- (b) $[Rt'_1 \dots t'_n] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := Rt'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots t'_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$
- (c) $[\neg \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \neg [\varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$
- (d) $(\varphi \vee \psi) \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \left(\varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \vee \psi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right)$
- (e) Seien x_{i_1}, \dots, x_{i_s} ($i_1 < \dots < i_s$) die Variablen x_i unter x_0, \dots, x_r mit $x_i \in \text{frei}(\exists x \varphi)$ und $x_i \neq t_i$.

Insbesondere ist $x \neq x_{i_1}, \dots, x \neq x_{i_s}$. Dann setzen wir

$$[\exists x \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \exists u \left[\varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \right];$$

dabei sei u die Variable x , falls x nicht in t_{i_1}, \dots, t_{i_s} auftritt; sonst sei u die erste Variable von v_0, v_1, v_2, \dots , die nicht in $\varphi, t_{i_1}, \dots, t_{i_s}$ vorkommt.

KONSEKUTIV

$$\left(\varphi \frac{t}{x} \right) \frac{t'}{x'}$$

SIMULTANE

$$\varphi \frac{t t'}{x x'}$$

Terme

Var

$$x \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \mapsto \begin{cases} t_i & \text{falls } x = x_i \\ x & \text{sonst} \end{cases}$$

S_K

$$c \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := c$$

$f s_1 \dots s_n$

$$f \frac{s_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots s_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}}$$

TERME

AUSDRÜCKE

3.8.2 Definition

(a) $[t'_1 \equiv t'_2] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := t'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \equiv t'_2 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(b) $[Rt'_1 \dots t'_n] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := Rt'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots t'_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(c) $[\neg \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \neg [\varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(d) $[\varphi \vee \psi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \left(\varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \vee \psi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right)$

(e) Seien x_{i_1}, \dots, x_{i_s} ($i_1 < \dots < i_s$) die Variablen x_i unter x_0, \dots, x_r mit $x_i \in \text{frei}(\exists x \varphi)$ und $x_i \neq t_i$.

Insbesondere ist $x \neq x_{i_1}, \dots, x \neq x_{i_s}$. Dann setzen wir

$$[\exists x \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \exists u \left[\varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \right];$$

dabei sei u die Variable x , falls x nicht in t_{i_1}, \dots, t_{i_s} auftritt; sonst sei u die erste Variable von v_0, v_1, v_2, \dots , die nicht in $\varphi, t_{i_1}, \dots, t_{i_s}$ vorkommt.

$$[\exists x \varphi] \frac{t_0 \cancel{t_1} \cancel{t_2} t_3}{x_0 \cancel{x_1} \cancel{x_2} x_3}$$

$x_1 = t_1$

$x_2 \notin \text{frei}(\exists x \varphi)$

$\rightsquigarrow x_0 x_3$

$i_1 = 0$

$i_2 = 3$

$$= \exists u \left[\varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \right] = \exists x \varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s}}{x_{i_1} \dots x_{i_s}} \text{ (falls } x \neq u \text{)}$$

$$\Delta + \left[t \equiv t' \right] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} = \left\{ \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \equiv t' \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right.$$

$$\left. \left[R s_1 \dots s_n \right] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right.$$

$$\left. = R s_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots s_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right.$$

DIES IST DER PROBLEMATISCHE FALL

$$[\exists x \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} =$$

3.8.1 Definition

$$(a) x_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := \begin{cases} x, & \text{falls } x \neq x_0, \dots, x \neq x_r \\ t_i, & \text{falls } x = x_i \end{cases}$$

$$(b) c_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := c$$

$$(c) [f t'_1 \dots t'_n]_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := f t'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots t'_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}.$$

3.8.2 Definition

$$(a) [t'_1 \equiv t'_2]_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := t'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \equiv t'_2 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$$

$$(b) [R t'_1 \dots t'_n]_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := R t'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots t'_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$$

$$(c) [\neg \varphi]_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := \neg [\varphi]_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}}$$

$$(d) (\varphi \vee \psi)_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := \left(\varphi_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} \vee \psi_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} \right)$$

(e) Seien x_{i_1}, \dots, x_{i_s} ($i_1 < \dots < i_s$) die Variablen x_i unter x_0, \dots, x_r mit $x_i \in \text{frei}(\exists x \varphi)$ und $x_i \neq t_i$.

Insbesondere ist $x \neq x_{i_1}, \dots, x \neq x_{i_s}$. Dann setzen wir

$$[\exists x \varphi]_{\frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}} := \exists u \left[\varphi_{\frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x}} \right];$$

dabei sei u die Variable x , falls x nicht in t_{i_1}, \dots, t_{i_s} auftritt; sonst sei u die erste Variable von v_0, v_1, v_2, \dots , die nicht in $\varphi, t_{i_1}, \dots, t_{i_s}$ vorkommt.

Beispiele. Für zweistellige P und f gilt

$$(1) \frac{[P v_0 f v_1 v_2]_{\frac{v_2 v_0 v_1}{v_1 v_2 v_3}}}{v_0} = P v_0 f v_2 v_0.$$

$$(2) \frac{[\exists v_0 P v_0 f v_1 v_2]_{\frac{v_4 f v_1 v_1}{v_0 v_2}}}{v_0} = \exists v_0 \left[P v_0 f v_1 v_2 \frac{f v_1 v_1 v_0}{v_2 v_0} \right] \\ = \exists v_0 P v_0 f v_1 f v_1 v_1.$$

$$(3) \frac{[\exists v_0 P v_0 f v_1 v_2]_{\frac{v_0 v_2 v_4}{v_1 v_2 v_0}}}{v_0} = \exists v_3 \left[P v_0 f v_1 v_2 \frac{v_0 v_3}{v_1 v_0} \right] = \exists v_3 P v_3 f v_0 v_2.$$

$$\begin{aligned} & \frac{[P v_0 f v_1 v_2]_{\frac{v_2 v_0 v_1}{v_1 v_2 v_3}}}{v_0} \stackrel{3.8.2}{=} P v_0 \frac{v_2 v_0 v_1}{v_1 v_2 v_3} \left[f v_1 \right]_{\frac{v_2 v_0 v_1}{v_1 v_2 v_3}} \frac{v_2 v_0 v_1}{v_1 v_2 v_3} \\ & \quad \underbrace{v_0}_{3.8.1} \quad \underbrace{f v_1}_{3.8.1} \quad \underbrace{v_2 \frac{v_2 v_0 v_1}{v_1 v_2 v_3}}_{3.8.1} \\ & \quad \quad \quad \underbrace{f v_2}_{3.8.1} \quad v_0 \\ & = P v_0 f v_2 v_0 \end{aligned}$$

3.8.2 Definition

(a) $[t'_1 \equiv t'_2] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := t'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \equiv t'_2 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(b) $[Rt'_1 \dots t'_n] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := Rt'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots t'_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(c) $[\neg \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \neg [\varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(d) $(\varphi \vee \psi) \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \left(\varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \vee \psi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right)$

(e) Seien x_{i_1}, \dots, x_{i_s} ($i_1 < \dots < i_s$) die Variablen x_i unter x_0, \dots, x_r mit $x_i \in \text{frei}(\exists x \varphi)$ und $x_i \neq t_i$.

Insbesondere ist $x \neq x_{i_1}, \dots, x \neq x_{i_s}$. Dann setzen wir

$$[\exists x \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \exists u \left[\varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \right];$$

dabei sei u die Variable x , falls x nicht in t_{i_1}, \dots, t_{i_s} auftritt; sonst sei u die erste Variable von v_0, v_1, v_2, \dots , die nicht in $\varphi, t_{i_1}, \dots, t_{i_s}$ vorkommt.

Beispiele. Für zweistellige P und f gilt

(1) $[Pv_0fv_1v_2] \frac{v_2v_0v_1}{v_1v_2v_3} = Pv_0fv_2v_0.$

(2) $[\exists v_0Pv_0fv_1v_2] \frac{v_4fv_1v_1}{v_0v_2} = \exists v_0 \left[Pv_0fv_1v_2 \frac{fv_1v_1v_0}{v_2v_0} \right]$
 $= \exists v_0Pv_0fv_1fv_1v_1.$

(3) $[\exists v_0Pv_0fv_1v_2] \frac{v_0v_2v_4}{v_1v_2v_0} = \exists v_3 \left[Pv_0fv_1v_2 \frac{v_0v_3}{v_1v_0} \right] = \exists v_3Pv_3fv_0v_2.$

Handwritten derivation for example (2):

$$\left[\exists v_0 Pv_0fv_1v_2 \right] \frac{v_4fv_1v_1}{v_0v_2} = \exists v_0 \left[Pv_0fv_1v_2 \frac{fv_1v_1v_0}{v_2v_0} \right]$$

freie Variable: v_1, v_2

$x_0 \neq t_0$
 $x_1 \neq t_1$

Handwritten derivation for example (3):

$$= \exists v_0 \left[\left[Pv_0fv_1v_2 \right] \frac{fv_1v_1v_0}{v_2v_0} \right] = \exists v_0 \left[Pv_0fv_1fv_1v_1 \right].$$

D.h. $x_{i_0} = x_{i_1} = v_2$

$x = v_0 \Rightarrow u = x = v_0$

3.8.3 Substitutionslemma (a) Für alle Terme t :

$$\mathcal{J} \left(t \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right) = \mathcal{J} \frac{\mathcal{J}(t_0) \dots \mathcal{J}(t_r)}{x_0 \dots x_r} (t).$$

(b) Für alle Ausdrücke φ :

$$\mathcal{J} \models \varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \text{ gdw } \mathcal{J} \frac{\mathcal{J}(t_0) \dots \mathcal{J}(t_r)}{x_0 \dots x_r} \models \varphi.$$

Beweis

(a) Terminduktion

(b) Formelinduktion.

Zu (a): Ang. $t = x$.

$$\mathcal{J} \left(x \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \right) = \begin{cases} \mathcal{J}(x) & \text{falls } x \notin \{x_0, \dots, x_r\} \\ \mathcal{J}(t_i) & \text{falls } x = x_i. \end{cases}$$

$$= \mathcal{J} \frac{\mathcal{J}(t_i)}{x_i} (x).$$

Bei den Termen passiert nichts spannendes.

(b) Ausdrücke:

\forall

$t = t'$
 $R_{t_1 \dots t_n}$

\vee
 \neg

\exists

folgt direkt aus Def.

folgt direkt aus (a)

3.8.3 Substitutionslemma (a) Für alle Terme t :

$$\mathcal{I}\left(t \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}\right) = \mathcal{I} \frac{\mathcal{I}(t_0) \dots \mathcal{I}(t_r)}{x_0 \dots x_r}(t).$$

(b) Für alle Ausdrücke φ :

$$\mathcal{I} \models \varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \text{ gdw } \mathcal{I} \frac{\mathcal{I}(t_0) \dots \mathcal{I}(t_r)}{x_0 \dots x_r} \models \varphi.$$

3.8.2 Definition

(a) $[t'_1 \equiv t'_2] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := t'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \equiv t'_2 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(b) $[Rt'_1 \dots t'_n] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := Rt'_1 \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \dots t'_n \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}$

(c) $[\neg \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \neg[\varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r}]$

(d) $(\varphi \vee \psi) \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := (\varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \vee \psi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r})$

(e) Seien x_{i_1}, \dots, x_{i_s} ($i_1 < \dots < i_s$) die Variablen x_i unter x_0, \dots, x_r mit $x_i \in \text{frei}(\exists x \varphi)$ und $x_i \neq t_i$.

Insbesondere ist $x \neq x_{i_1}, \dots, x \neq x_{i_s}$. Dann setzen wir

$$[\exists x \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} := \exists u \left[\varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \right]$$

dabei sei u die Variable x , falls x nicht in t_{i_1}, \dots, t_{i_s} auftritt; sonst sei u die erste Variable von v_0, v_1, v_2, \dots , die nicht in $\varphi, t_{i_1}, \dots, t_{i_s}$ vorkommt.

da u nicht in t_{i_1}, \dots, t_{i_s} vorkommt impliziert das Substitutionslemma, dass \mathcal{I} und \mathcal{I}^a den gl. Wert haben

Ang. (IA) :

$$\mathcal{I} \models \varphi \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \text{ gdw } \mathcal{I} \frac{\mathcal{I}(t_0) \dots \mathcal{I}(t_r)}{x_0 \dots x_r} \models \varphi$$

Wollen dies für $\exists x \varphi$.

$$\mathcal{I} \models [\exists x \varphi] \frac{t_0 \dots t_r}{x_0 \dots x_r} \iff \mathcal{I} \models \exists u \left[\varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \right]$$

mit i_1, \dots, i_s und u wie in der Definition

$$\iff \text{es ex. } a \in A \text{ mit } \mathcal{I}^a \models \varphi \frac{t_{i_1} \dots t_{i_s} u}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x}$$

$$\iff \text{es ex. } a \in A \text{ mit } \mathcal{I}^a \frac{\mathcal{I}^a(t_{i_1}) \dots \mathcal{I}^a(t_{i_s}) \mathcal{I}^a(u)}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \models \varphi$$

$$\iff \text{es ex. } a \in A \text{ mit } \mathcal{I} \frac{\mathcal{I}(t_{i_1}) \dots \mathcal{I}(t_{i_s}) a}{x_{i_1} \dots x_{i_s} x} \models \varphi \iff \text{Beh. } \models \exists x \varphi$$

Gestern in der Übung :

Anzahlformeln

$$\varphi \leq n$$

: es gibt höchstens n Elemente

$$\varphi = n$$

: es gibt genau n Elemente.

Auf dem neuen Übungsblatt sehen wir den eindeutigen
Existenzquantor

$$\exists x = 1$$

"es existiert genau ein x "

$$\exists! x$$

definiert durch
Substitution.

Mengenlehre



Häufig: die Grundlage der gesamten Mathematik

Warum gibt es überhaupt **EINE** Grundlage?

z.B. in der Physik. Jedes Teilgebiet hat einen eigenen Formalismus. Manchmal gibt es Übersetzungen.

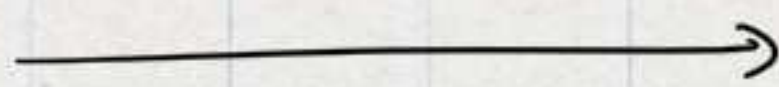
Die Formalismen sind oft INKOMMENSURABEL.

Siehe nach der

Theory of Everything!

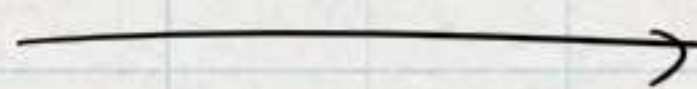
Mathematik

Zahlentheorie



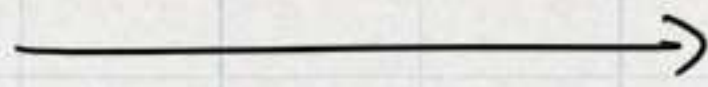
natürliche Zahlen $(\mathbb{N}, +, \cdot, <)$

Analysis



reelle / komplexe Zahlen $(\mathbb{R}, +, \cdot, <)$

Geometrie



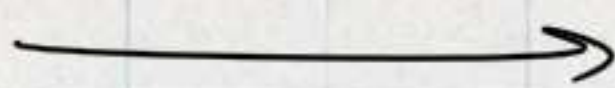
geometrische Figuren

Graphentheorie



Graphen (VE)

Algebra



algebraische Strukturen:
 $(G, +, 0)$ Gruppen, Ringe, Körper,
Vektorräume

Funktionalanalysis



Operatorräume über VR

Zweite Hälfte des 19. Jhdts :

Versuch der

GRUNDLEGUNG der Mathematik

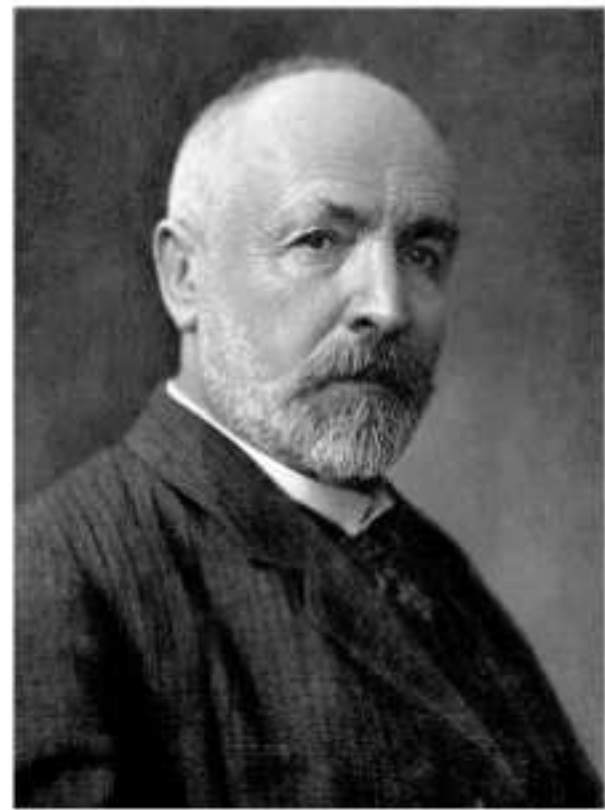
Ende des 19. Jhdts. / Anfang des

durch eine Theorie.

20. Jhdts.: KANDIDAT Mengenlehre.



Georg Cantor
1845-1918



Cantor entwickelte die Grundzüge
der Mengenlehre anhand konkreter
mathematischer Probleme:

Z.B. Überabzählbarkeit.

$$\mathbb{R} = A \cup \mathbb{T}$$

↑ ↑
algebraisch transzendent

Cantor zeigte:

1. \mathbb{R} überabzählbar
2. A abzählbar
3. X, Y abzählbar \Rightarrow
 $X \cup Y$ abzählbar

$\Rightarrow \mathbb{T}$ ist überabzählbar

$\Rightarrow \mathbb{T} \neq \emptyset$.

Was ist denn eine Menge?

GEORG CANTOR (1845–1918), der Schöpfer der Mengenlehre, eröffnet seine *Beiträge zur Begründung der transfiniten Mengenlehre* [CANTOR 1895/7], die den Schlußstein seiner mengentheoretischen Arbeiten bilden, mit der folgenden Definition:

Unter einer „Menge“ verstehen wir jede Zusammenfassung M von bestimmten wohlunterschiedenen Objekten m unserer Anschauung oder unseres Denkens (welche die „Elemente“ von M genannt werden) zu einem Ganzen.

Das ist eigentlich keine Definition!

Diese Situation ist nicht neu:

σημεῖον ἐστίν, οὐ μέρος οὐθέν.

γραμμὴ δὲ μῆκος ἀπλατές.

γραμμῆς δὲ πέρατα σημεία.

εὐθεῖα γραμμὴ ἐστίν, ἣτις ἐξ ἴσου τοῖς ἐφ' ἑαυτῆς σημείοις κεῖται.

1. **Punkt** ist, was ohne Teil ist.
2. **Linie** ist Länge ohne Breite.
3. Die Enden einer Linie sind Punkte.
4. **Gerade** (genauer: **Strecke**, denn geometrische Objekte sind bei Euklid stets begrenzt) ist eine Linie, die gleichmäßig zu den Punkten auf ihr liegt.

LEKTION aus der math. Logik

Die axiomatische Methode definiert NIE was Dinge sind, sondern wie sie sich verhalten.

ISOMORPHIELEMMA

Mathematischer Gehalt:



David Hilbert
1862-1943

Punkte	→	Tische
Geraden	→	Stühle
Ebenen	→	Bierseidel

FAZIT: Wir geben auf, zu definieren, was Mengen sind und beschreiben stattdessen, wie sie sich verhalten.

GRUPPEN

Existenz eines neutralen Elts:

$$\exists e \forall x \quad e * x = x$$

Existenz von Inversen:

$$\forall x \exists y \quad x * y = \underline{1}$$

MENGEN

Existenz der leeren Menge:

$$\exists l \forall x \quad (x \neq l)$$

Existenz von Vereinigungen:

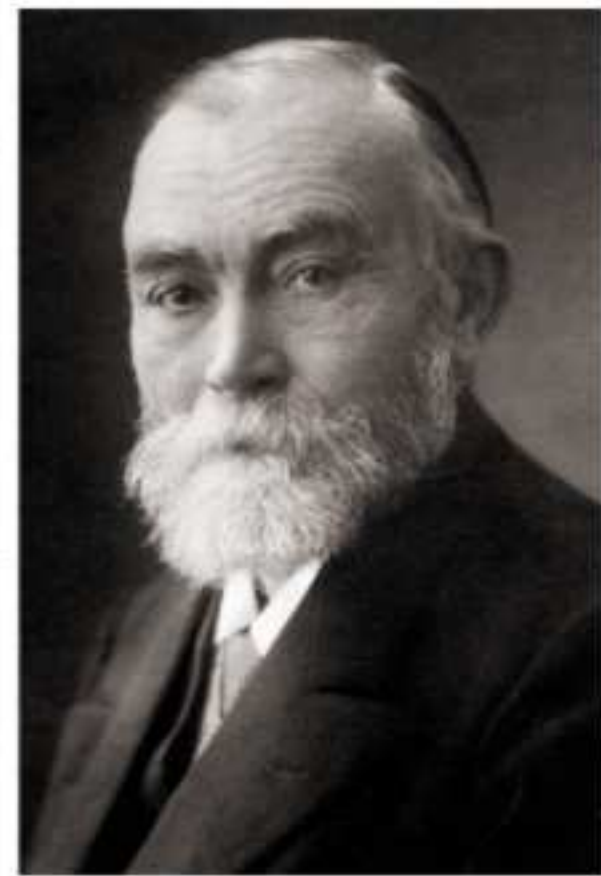
$$\forall x \forall y \exists z$$

$$\forall w (w \in z \iff (w \in x \vee w \in y))$$

ZIEL

solche Axiome

Ein Vorschlag für solche
Axiome: \bigcirc



Gottlob Frege
1848-1925

FREGE'sches Komprehensionsprinzip

Für alle Eigenschaften P existiert eine
Menge aller Mengen mit Eigenschaft P :

$$\{x \mid P(x)\}$$

Russellsche Antinomie:

Eigenschaft $P \equiv$ "ist kein Element
von sich selbst"

\leadsto RUSSELL Axiom
 $\exists w \forall w (w \in w \leftrightarrow w \notin w)$



Bertrand Russell, Graf Russell
1872-1970

$$\rho := \exists r \forall w (w \in r \leftrightarrow w \notin w)$$

$$\exists r \forall w (e \in r \leftrightarrow \neg e \in w)$$

RUSSELL Axiom

zweistelliges
Relationens-
symbol

Satz Sei \mathcal{O} eine \mathcal{S} -Struktur mit $S = \{e\}$

Dann gilt $\mathcal{O} \neq \rho$.

Beweis. Ang. $\mathcal{O} \neq \rho \iff$ es gibt $R \in A$ mit $\mathcal{O}, \beta_{\mathcal{R}}^R \vDash \forall w (w \in r \leftrightarrow w \notin w)$

\iff es gibt $R \in A$, so daß für alle $a \in A$

$$\mathcal{O}, \beta_{\mathcal{R}}^R \frac{a}{w} \vDash w \in r \leftrightarrow w \notin w$$

Betrachte $a = R$:

$$\mathcal{O}, \beta_{\mathcal{R}}^R \frac{R}{w} \vDash w \in r \leftrightarrow w \notin w$$

$$\iff R \in R \iff R \notin R.$$

qed