

Rückblick §1: Logik 1ter Stufe

Syntax	Semantik
Sprache L	L -Struktur \mathcal{A}
Variablen	Belegungen
L -Term t	$t^{\mathcal{A}}[\beta]$ (dies ist ein Elem. von A !)
L -Formel ϕ	$\mathcal{A} \models \phi[\beta]$
freie Variable	Koinzidenzsatz
beweisbar (im Hilbertkalkül) $\vdash_L \phi$	allgemeingültige Formeln $\models \phi$ ↳ Spezialfall: Tautologien
L -Theorien	Modelle

Gödelscher Vollständigkeitssatz:

$$\vdash_L \phi \iff \models \phi$$

Bew. Vollst. Satz:

Zeige (1.16): Eine L -Theorie T hat genau dann ein Modell, wenn sie widerspruchsfrei ist.

Beweisschritte zu 1.16: (" \Leftarrow ")

Schritt 1: Erweitere T zu widerspruchsfreier Henkintheorie

Schritt 2: Jede widerspruchsfreie Theorie lässt sich zu einer vollst. Theorie erweitern.

Schritt 3: Jede vollst. Henkintheorie hat ein Modell aus Konstanten.

Wie folgt nun der Vollst. Satz?

(1.19): $\underbrace{T \vdash \phi}_{\text{ex. } \varphi_1, \dots, \varphi_n \in T \text{ s.d. } \vdash_L (\varphi_1 \wedge \dots \wedge \varphi_n \rightarrow \phi)} \iff \underbrace{T \models \phi}_{\phi \text{ gilt in allen Modellen von } T}$

Bew (1.19): $T \neq \emptyset \Leftrightarrow T \cup \{\neg \phi\}$ ist widerspruchsvoll
 $\stackrel{1.16}{\Leftrightarrow} T \cup \{\neg \phi\}$ hat Modell
 $\Leftrightarrow T \neq \emptyset$. □

Weitere Konsequenzen aus 1.16: 'Ersten beiden Hauptsätze der Modelltheorie'

Kompaktheitssatz (1.17): Eine Theorie T hat genau dann ein Modell, wenn jede endl. Teiltheorie ein Modell hat.

Löwenheim-Skolem (1.18): L höchstens abzählbar, T L -Theorie, dann ex. $M \models T$, M höchstens abzählbar.
 (Was ist für Überabz. L ? Etwa $L = \{c_i : i \in \mathbb{R}\}$ konstanten
 $T = \{c_i = c_j : i, j \in \mathbb{R}, i \neq j\}$
 $\Rightarrow T$ hat Modell (reelle Zahlen, $c_i^{\mathcal{A}} = i$),
 aber kein abzählbares Modell.)

§2 Mengenlehre

Sprache der Mengenlehre $L_M = \{\in\}$

lese " $x \in y$ " als " x ist Element von y "

Axiome der naiven Mengenlehre

Axiom (Extensionalität): $\forall x, y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x = y)$

"Mengen werden durch ihre Elemente einzl. bestimmt"

Axiomenschema (Volle Komprehension): Für jede L_M -Fml

$\phi(x, y_1, \dots, y_n)$ ein Axiom: $\forall y_1, \dots, y_n \exists x \forall z (z \in x \leftrightarrow \phi(z, y_1, \dots, y_n))$

"jede definierbare Klasse von Mengen ist eine Menge"

Satz 2.1 (Russel): Die Axiome der naiven Mengenlehre sind inkonsistent. (nicht widerspruchsfrei)

Bew: Betrachte das Axiom $\exists x \forall z (z \in x \leftrightarrow \neg z \in z)$

(Komprehension angewandt auf $\phi(z) = \neg z \in z$)

Sei nun x die durch das Axiom gegebene Menge,

d.h. $x = \{z : \neg z \in z\}$

Dann gilt (Einsetzen ~~von~~ von x für z)

$NM \vdash \exists x (x \in x \leftrightarrow \neg x \in x)$

hat kein Modell □

~ brauchen 'neue' Axiome! Wir benutzen ZFC ^{Zermelo} ^{choice}

Liste der Axiome von ZFC ^{Frankel}

- Extensionalität

- Aussonderung

- Paarmenge

- Vereinigung

- Potenzmenge

- Ersetzung

} Spezialfälle
von volle
Komprehension

- Fundierung

- Unendlichkeit

- Auswahl

informell: keine
Menge kann sich
selbst als Element
enthalten

informell: Es gibt
eine unendl. Mengs

informell: Sei E
def. bare Äq. Relation.
Dann ist auch
 $\{ \{z\}_E : z \in x \}$
eine Menge.

§2.1 Die Axiome von ZFC

Axiom (Extensionalität): $\forall x, y (\forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \rightarrow x = y)$

Schreibe $x \subseteq y$ (lese: x ist Teilmenge von y) als Abkürzung für $\forall z (z \in x \rightarrow z \in y)$.

Dann ist Extensionalität gleichbedeutend mit

$$\forall x, y (x \subseteq y \wedge y \subseteq x \rightarrow x = y)$$

Axiom (Aussonderung) Für jede L_{MC}-Fml $\phi(z, y_1, \dots, y_n)$
 $\forall y_1, \dots, y_n \exists x \forall z (z \in x \leftrightarrow (z \in y_1 \wedge \phi(z, y_1, \dots, y_n)))$

Mittels Aussonderungsaxiom sind für Mengen x, y auch

$$x \cap y = \{z \in x : z \in y\}$$

und

$$x \setminus y = \{z \in x : \neg z \in y\}$$

Mengen.

Falls es eine Menge x gibt, ist auch

$$\emptyset = \{z \in x : \neg z = z\}$$

eine Menge.

Bemerkung 2.2: Die Russellsche Antinomie ist nun in ZFC beweisbar: $ZFC \vdash \neg \exists x \forall z z \in x$

(die Klasse V aller Mengen ist keine Menge).

Bew: Ang. V Menge. Dann gilt nach Aussonderung

$$\{z : \neg z \in z\} = \{z \in V : \neg z \in z\}$$

ist eine Menge.

\Rightarrow ZFC hat kein Modell.

Also (falls ZFC kons.) gilt $ZFC \vdash \neg \exists x \forall z z \in x$.

Falls ZFC inkons. ist, gilt $ZFC \vdash \emptyset$ i.d. L_{MC}-Aussagen

☐

☐

Axiom (Paarmenge): $\forall y_1, y_2 \exists x \forall z (z \in x \leftrightarrow (z = y_1 \vee z = y_2))$

d.h. Paarmengenaxiom sagt: y_1, y_2 Mengen $\Rightarrow \{y_1, y_2\}$ Menge

Def 2.3: Seien x, y Mengen. Das geordnete Paar von x und y ist die Menge $(x, y) = \{\{x\}, \{x, y\}\}$
 (x, y) heißt das Kuratowski-Paar.

Lemma 2.4. $\text{ZFC} \vdash \forall x, y, x', y' ((x, y) = (x', y') \leftrightarrow x = x' \wedge y = y')$

Axiom (Vereinigung) $\forall y \exists x \forall z (z \in x \leftrightarrow \exists w (z \in w \wedge w \in y))$

Bem. 2.5: Das Vereinigungsaxiom fordert die Existenz von $Uy = \{z : \exists w (z \in w \wedge w \in y)\}$, d.h. für

$y = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}, \emptyset\}\}$ gilt $Uy = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$

Aus dem Paarmengenax. & dem Vereinigungsax. folgt für Mengen x, y auch die Existenz von $x \cup y = U\{x, y\}$

Wir führen (rekursiv) die Notation

$\{y_1, \dots, y_{n+1}\} = \{y_1, \dots, y_n\} \cup \{y_{n+1}\}$ ein.

Axiom (Potenzmenge): $\forall y \exists x \forall z (z \in x \leftrightarrow z \subseteq y)$.

\Rightarrow fordert die Existenz von $P(y) = \{z : z \subseteq y\}$.

Lemma 2.6 (In ZFC): Seien a, b Mengen. Dann ist auch $a \times b = \{(x, y) : x \in a \wedge y \in b\}$ eine Menge.

Bew: Sei $x \in a, y \in b \Rightarrow \{x\}, \{x, y\} \in P(a \cup b)$

$\Rightarrow \{\{x\}, \{x, y\}\} \in P(P(a \cup b))$

$\Rightarrow a \times b = \{(x, y) \in P(P(a \cup b)) : x \in a \wedge y \in b\}$

ist Menge nach Aussonderung & Potenzmenge \square

Wir definieren nun Tripel

$(x, y, z) = ((x, y), z)$ und $a \times b \times c = \{(x, y, z) : x \in a \wedge y \in b \wedge z \in c\}$
entsprechend Vier tupel usw...

Def. 2.7: Eine Relation ist eine Menge von Paaren.

Der Definitionsbereich einer Relation R ist

$$\text{dom}(R) = \{x : \exists y (x, y) \in R\},$$

der Bildbereich

$$\text{Im}(R) = \{y : \exists x (x, y) \in R\}$$

Bem. 2.8: Definitions- und Bildbereich sind Mengen, weil sie aus UUR ausgesondert werden können:

$$\{\{x\}, \{x, y\}\} \in R \Rightarrow \{x, y\} \in UR \Rightarrow x, y \in UUR.$$

Def. 2.9: Eine Funktion f ist eine rechtseindeutige Relation

$$\forall x, y_1, y_2 ((x, y_1) \in f \wedge (x, y_2) \in f \rightarrow y_1 = y_2)$$

(Informell bedeutet dies, dass wir eine Funktion mit ihrem Graphen identifizieren)

Schreibweisen: $f(x) = y$ für $(x, y) \in f$.

(falls $x \notin \text{dom } f$, setze $f(x) = \emptyset$)

$f: a \rightarrow b$ bedeutet $\text{dom } f = a$ und $\text{Im}(f) \subseteq b$.

Schreibe $f: a \rightarrow V$, wenn wir b nicht näher spezifizieren wollen.

$f|_c = f \cap (c \times b)$ ist die Einschränkung von f auf eine Menge c .

$f[c] = \{f(x) : x \in c\}$ ist der Bildbereich von $f|_c$.

Axiom (Ersetzung): Für jede L_M -Fml $\phi(u, z, \bar{w})$.

$\forall y, \bar{w} (\forall u \exists! z \phi(u, z, \bar{w}) \rightarrow \exists x \forall z (z \in x \leftrightarrow \exists u (u \in y \wedge \phi(u, z, \bar{w})))$

\bar{w} = Tupel von Variablen

$\exists! x \phi(x)$ ist Abkürzung für $\exists x (\phi(x) \wedge \forall y \phi(y) \rightarrow x = y)$

Bem. 2.10: Die Voraussetzung $\forall u \exists! z \phi(u, z, \bar{w})$ bedeutet, dass die Klasse $F = \{(u, z) : \phi(u, z, \bar{w})\}$ ein Funktional $F: V \rightarrow V$ definiert. Das Ersetzungsaxiom fordert nun, dass für jede Menge y , das Bild $F[y]$ wieder eine Menge ist.

Beispiele 2.11 (Anwendung Ersetzungsaxiom)

(i) zeige Existenz von $a \times b$ ohne Potenzmengenaxiom

Sei x fest gewählt. Dann gilt

$$ZF \vdash \forall u \exists! z \quad z = (x, u)$$

\Rightarrow falls b Menge ist auch $\{(x, u) : u \in b\} = \{x\} \times b$ eine Menge.

Nochmal Ersetzungsaxiom $(ZF \vdash \forall x \exists! z \quad z = \{(x, u) : u \in b\})$

$\Rightarrow c = \{\{x\} \times b : x \in a\}$ eine Menge.

Nun gilt $a \times b = \cup c = \cup \{(x, y) : y \in b, x \in a\}$
 $= \{(x, y) : x \in a \wedge y \in b\}$.

(ii) Sei R Relation, dann ist auch $R^{-1} = \{(y, x) : (x, y) \in R\}$ eine Menge.

Def. 2.12: Eine Funktion $f: a \rightarrow b$ heißt

• surjektiv, wenn $\text{Im}(f) = b$

• injektiv, wenn f^{-1} eine Fkt. ist

• bijektiv, wenn f injektiv & surjektiv ist.

Eigenschaft des Paares $\langle f, b \rangle$