

Bew. (1.) zeige für $n, m \in \omega$ (per Ind. über n)

$$n \sim m \Rightarrow n = m.$$

$$n = 0 \quad \checkmark$$

$n \sim n+1$: Ang. $f: n+1 \rightarrow m'$ Bijektion,
etwa $m' = m+1$ (da $n+1 \neq \emptyset$ ist $m' \neq \emptyset$).

Falls $f(n) = m$, ist $f|_n: n \rightarrow m$ Bijektion.

$$\text{I.V.} \Rightarrow n = m \Rightarrow n+1 = m+1.$$

Falls $f(x) = m$ für ein $x < n$, ist

$$g(z) = \begin{cases} f(n) & \text{für } z = x \\ f(z) & \text{sonst} \end{cases} \quad g: n \rightarrow m$$

$$\text{Bijektion} \stackrel{\text{I.V.}}{\Rightarrow} n = m \Rightarrow n+1 = m+1.$$

(2.) $n \leq \omega$ f.a. $n \in \omega$

$$\Rightarrow |n| \leq |\omega| \text{ f.a. } n \in \omega$$

$$n < n+1 = |n+1| \leq |\omega| \text{ f.a. } n \in \omega$$

$$\Rightarrow |\omega| = \omega. \quad \square$$

Def. 2.57: (1.) a endl. $\Leftrightarrow |a| < \omega$

(2.) a abzählbar $\Leftrightarrow |a| = \omega$

manchmal auch "abzählbar unendlich"

$\mathcal{P} = \text{Pot}$

Satz 2.58 (Cantor): Für jede Menge a gilt $|a| < |\text{Pot}(a)|$.

Bew.: Sei $f: a \rightarrow \text{Pot}(a)$ Funktion.

Betrachte $b = \{x \in a : \neg x \in f(x)\}$.

Falls f surjektiv ist, ex. $y \in a$ mit $f(y) = b$.

Dann: $y \in b \Leftrightarrow y \notin f(y) = b \quad \square$

Folgerung 2.59: Es gibt keine größte Kardinalzahl.

Def 2.60: Sei k Kardinalzahl.

$k^+ :=$ kleinste Kard.zahl, die echt größer als k ist.

Bem: $2.58 \Rightarrow k^+ \leq |P(k)|$

Kontinuumshypothese (continuum hypothesis, kurz (CH))

$$\omega^+ = |P(\omega)|$$

konsistenz CH

konsistenz CH

Fakt (Cohen '63, Gödel '38): Wenn ZFC widerspruchsfrei ist, kann CH weder bewiesen noch widerlegt werden (CH ist unabh. von ZFC).

Lemma 2.61: (1.) a, b disjunkt, endl. $\Rightarrow |a \cup b| = |a| + |b|$.

(2.) $m, n \in \omega \Rightarrow |m \times n| = m \cdot n$.

Bew: Leicht. Induktion.

Satz 2.62 (Hesseberg): Wenn a unendlich ist, gilt

$$|a \times a| = |a|.$$

Bew: Nur für a abz. (allgemein: Ind. über $|a|$).

$$OE \quad a = \omega.$$

Betrachte lexicographische Ordnung auf $\omega \times \omega \times \omega$:

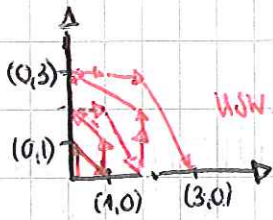
$$(l, m, n) <_{\text{lex}} (l', m', n') \Leftrightarrow \begin{cases} l < l' \text{ oder} \\ l = l' \text{ und } m < m' \text{ oder} \\ l = l' \text{ und } m = m' \text{ und } n < n'. \end{cases}$$

Dies ist eine WO ($X \subseteq \omega \times \omega \times \omega$, wobei $X = \{(a, b, c) : \dots\}$)

Wähle erst ersten Eintrag min in ω , dann...

Definiere WO auf $\omega \times \omega$ mittels

$$(m, n) < (m', n') \Leftrightarrow (\max(m, n), m, n) <_{\text{lex}} (\max(m', n'), m', n')$$



Beh: Jedes $(m,n) \in \omega \times \omega$ hat nur endl. viele Vorgänger.

Bew: Alle Vorgänger von (m,n) sind in $\ell \times \ell$ enthalten, mit $\ell = \max(m,n) + 1$

\Rightarrow Ordnungstyp von $(\omega \times \omega, <) \leq \omega$

(falls $f: \omega \times \omega \rightarrow \beta$ ordnungstreu, $f(x) = \omega$

$\leadsto x$ hat unendl. viele Vorgänger)

$\Rightarrow |\omega \times \omega| = |\omega| = \omega$. □

Lemma 2.63: Sei X eine Menge von Kard.zahlen. Dann ist $\lambda = \sup_{k \in X} k := \bigcup_{k \in X} k$ auch eine Kard.zahl.

Bew: zeige zuerst $\lambda \in \text{On}$.

λ transitiv, da λ Vereinigung transitiver Mengen
 λ total geordnet, da $\lambda \in \text{On}$ (siehe 2.38)

Sei nun $\beta < \lambda$. Dann ex. $k \in X$ mit $\beta < k$.

k Kard.zahl $\Rightarrow k = |k| \leq |\lambda| \Rightarrow |\beta| < |\lambda|$

d.h. λ nicht gleichmächtig zu einem $\beta \in \text{On}$ mit $\beta < \lambda$, also λ Kard.zahl. □

Def. 2.64: Die \aleph -Hierarchie ordnet jedem $\alpha \in \text{On}$ eine Kard.zahl wie folgt zu:

- $\aleph_0 = \omega$

- $\aleph_{\alpha+1} = \aleph_\alpha^+$

- $\aleph_\alpha = \sup_{\beta < \alpha} \aleph_\beta$ wenn α Limeszahl.

Prop. 2.65: Jede unendl. Kard.zahl ist von der Form \aleph_α für ein $\alpha \in \text{On}$.

Brauche dazu:

Lemma 2.66: Seien $\alpha, \beta \in \text{On}$, $f: \alpha \rightarrow \beta$ streng mon. wachsende Fkt. Dann gilt f.a. $\gamma \in \alpha$ $f(\gamma) \geq \gamma$.

Bew: Ang. $f(\gamma) < \gamma$. Sei $\gamma_0 \in \alpha$ min. mit dieser Eigenschaft.

f streng mon. wachsend $\Rightarrow f(f(\gamma_0)) < f(\gamma_0) < \gamma_0$.

\downarrow zur Minimalität von γ_0 . □

Beweis von 2.65:

Sei k unendl. kard. zahl. Dann ist $f: k+1 \rightarrow \aleph_{k+1}$,

$\beta \mapsto \aleph_\beta$ streng monoton wachsend

2.66 $\Rightarrow \aleph_k \geq k \Rightarrow \aleph_{k+1} > k$.

Sei nun $\alpha \leq k+1$ min. mit $\aleph_\alpha > k$. k unendl. $\Rightarrow \alpha > 0$

Falls $\alpha \in \text{On}$ Limeszahl $\stackrel{2.64}{\Rightarrow} k \in \bigcup_{\beta < \alpha} \aleph_\beta$

$\Rightarrow k \in \aleph_\beta$ für ein $\beta < \alpha$ \downarrow zur Min. von α

D.h. $\alpha = \beta+1$ für ein $\beta \in \text{On}$, $\aleph_\beta \leq k < \aleph_{\beta+1} = \aleph_\beta^+$

\aleph_β^+ ist der direkte Nachfolger von \aleph_β (2.60)

$\Rightarrow k = \aleph_\beta$. □

(CH): $2^{\aleph_0} = \aleph_1$

(GCH): f.a. $k \geq \aleph_0$ gilt $2^k = k^+$

Es gilt $2^{\aleph_0} \neq \aleph_\omega$ (nicht so schwer).

§2.4 Metamathematik von ZFC - Skizze

in definitiver
Erweiterung von
ZFC

Plan: Kodiere L_{Me} -Fml φ durch Konstante $\ulcorner \varphi \urcorner$

\leadsto erlaubt, über $Bew(\ulcorner \varphi \urcorner)$ zu sprechen.

Dackungsbeilage: Dieses Kapitel ist nicht in sich abgeschlossen. Das Beweisbarkeitsprädikat wird nur in §3 rigoros eingeführt. (für Peanoarithmetik)

Ziel: Gödelsche Unvollständigkeitssätze.

2GUS: Wenn ZFC widerspruchsfrei ist, dann gilt

$$ZFC \not\vdash CON_{ZFC}$$

$$\text{" } \neg Bew(\ulcorner F \urcorner)$$

1GUS: Wenn ZFC widerspruchsfrei ist, dann ex. L_{Me} -Aus-

sage R mit $ZFC \not\vdash R$, $ZFC \not\vdash \neg R$

(R unabh. von ZFC).

Also nun: Kodierung von Fmln.

1. Ordne jedem Zeichen einen Term zu

$$\ulcorner \equiv \urcorner = (\underline{0}, \underline{0})$$

$$\ulcorner v_0 \urcorner = (\underline{1}, \underline{0})$$

$$\ulcorner \wedge \urcorner = (\underline{0}, \underline{1})$$

$$\ulcorner v_1 \urcorner = (\underline{2}, \underline{0})$$

$$\ulcorner \neg \urcorner = (\underline{0}, \underline{2})$$

$$\ulcorner v_3 \urcorner = (\underline{3}, \underline{0})$$

$$\ulcorner (\urcorner = (\underline{0}, \underline{3})$$

etc.

$$\ulcorner) \urcorner = (\underline{0}, \underline{4})$$

$$\ulcorner \exists \urcorner = (\underline{0}, \underline{5})$$

$$\ulcorner \varepsilon \urcorner = (\underline{0}, \underline{6})$$

Zeichen von φ

2. für eine L_{Me} -Fml $\varphi = \gamma_0 \gamma_1 \dots \gamma_{n-1}$ der Länge n setze

$$\ulcorner \varphi \urcorner = \langle (\underline{0}, \ulcorner \gamma_0 \urcorner), (\underline{1}, \ulcorner \gamma_1 \urcorner), \dots, (\underline{n-1}, \ulcorner \gamma_{n-1} \urcorner) \rangle$$

Satz 2.67 (Fixpunktsatz) Für jede L_{ME} -Fml $\Sigma(x)$ in einer freien Variablen ex. L_{ME} -Aussage ϕ mit

$$ZFC \vdash \phi \leftrightarrow \Sigma(\ulcorner \phi \urcorner)$$

Eigentlich: die L_{ME} -Fml, die zu $\Sigma(\ulcorner \phi \urcorner)$ äq. ist

Brauche:

Lemma 2.68: Es gibt eine in ZFC definierbare Fkt.

Sub mit

$$ZFC \vdash \ulcorner \Sigma(\ulcorner \phi \urcorner) \urcorner \equiv \text{Sub}(\ulcorner \Sigma \urcorner, \ulcorner \phi \urcorner)$$

[2. L_{ME} -Fml ϕ und $\Sigma(x)$.

Beweis: (nicht vollst.!) Sub beschreibt einfach die

Einsetzung in Fmln, etwa $\Sigma = \gamma_0 \dots \gamma_n \times \gamma_{n+2} \dots \gamma_k$

$$\ulcorner \Sigma(\ulcorner \phi \urcorner) \urcorner = \ulcorner \gamma_0 \dots \gamma_n \ulcorner \phi \urcorner \gamma_{n+2} \dots \gamma_k \urcorner$$

□

Bew. von 2.67: Sei $\Sigma(v_0)$ die L_{ME} -Fml, die zu

$\Sigma(\text{Sub}(v_0, v_0))$ äquivalent ist. Dann gilt:

$$ZFC \vdash \Sigma(\ulcorner \Sigma \urcorner) \leftrightarrow \Sigma(\text{Sub}(\ulcorner \Sigma \urcorner, \ulcorner \Sigma \urcorner)) \leftrightarrow \Sigma(\ulcorner \Sigma(\ulcorner \Sigma \urcorner) \urcorner)$$

Setze nun $\phi = \Sigma(\ulcorner \Sigma \urcorner)$.

□

Korollar 2.69 (Tarski): Wenn ZFC kons. ist, dann ex.

keine L_{ME} -Formel $W(x)$ ("Wahrheitsprädikat"), s.d.

f.ä. ~~konstruierbar~~ L_{ME} -Aussagen ϕ gilt:

$$ZFC \vdash \phi \leftrightarrow W(\ulcorner \phi \urcorner)$$

Bew: Wähle in 2.67 ϕ mit $ZFC \vdash \phi \leftrightarrow \neg W(\ulcorner \phi \urcorner)$ □

~> " ϕ ist wahr" nicht in ZFC definierbar.

Anders: " ϕ ist beweisbar".