

Bew: Sei  $\kappa = \aleph_{\beta+1} = \aleph_{\beta}^+$ . Sei  $\lambda \in \text{On}$  Limeszahl, dann gilt  
 $\lambda = \bigcup_{\gamma < \lambda} \gamma$ .  $\lambda < \lambda$  ist konfimal gdw.  $\lambda = \bigcup_{\beta \in X} \gamma$   
 Sei  $f: \alpha \rightarrow \kappa$  für ein  $\alpha < \kappa$ .

Dann gilt  $\alpha \leq \aleph_{\beta}$  und nach 2.29(3)  
 $|\bigcup_{\beta < \alpha} f(\beta)| \leq \sup \{ |f(\beta)| : \beta < \alpha \} \cup \{ \alpha \}$   
 $\leq \aleph_{\beta} = \kappa \Rightarrow f$  nicht konfimal  $\square$

Lemma

Prop 2.33: Wenn  $\lambda \in \text{On}$  Limeszahl ist, dann gilt  
 $\text{cof}(\aleph_{\lambda}) = \text{cof}(\lambda)$

Bew: Sei  $f: \alpha \rightarrow \lambda$  konfimal. Dann ist auch  
 $\tilde{f}: \alpha \rightarrow \aleph_{\lambda}$ ,  $\beta \mapsto \aleph_{f(\beta)}$  konfimal, da  
 $\aleph_{\lambda} = \bigcup_{\gamma < \lambda} \aleph_{\gamma}$  gilt.  $\Rightarrow \text{cof}(\aleph_{\lambda}) \leq \text{cof}(\lambda)$ .  
 Sei  $g: \alpha \rightarrow \aleph_{\lambda}$  konfimal. Die Funktion  
 $\tilde{g}: \alpha \rightarrow \lambda$   
 $\tilde{g}(\beta) = \begin{cases} 0 & \text{falls } g(\beta) \text{ endl.} \\ \gamma & \text{falls } |g(\beta)| = \aleph_{\gamma} \end{cases}$   
 ist konfimal  $\square$

Prop 2.34: Seien  $\kappa, \lambda$  Kard.zahlen mit  $\kappa \geq 2$  und  $\lambda \geq \aleph_0$ .  
 Dann gilt  $\text{cof}(\kappa^{\lambda}) > \lambda$ .

Bew: Sei  $\alpha \in \text{On}$ ,  $\alpha \leq \lambda$ ,  $f: \alpha \rightarrow \kappa^{\lambda}$  Funktion.  
 $\exists: f$  nicht konfimal.

F.z.  $\beta \in \alpha$  gilt  $f(\beta) < \kappa^{\lambda}$

Satz von König  $\Rightarrow |\bigcup_{\beta < \alpha} f(\beta)| \leq \sum_{\beta < \alpha} |f(\beta)| < \overset{\text{König}}{\prod_{\beta < \alpha} \kappa^{\lambda}} = (\kappa^{\lambda})^{|\alpha|}$   
 $= \kappa^{\lambda \cdot |\alpha|} \leq \kappa^{\lambda}$

$\Rightarrow f$  ist nicht konfimal.

Korollar 2.35:  $2^{\aleph_0} \neq \aleph_{\omega}$ .

Bew:  $\text{cof}(\aleph_{\omega}) \stackrel{2.33}{=} \text{cof}(\omega) = \omega = \aleph_0 < \overset{2.34}{\text{cof}(2^{\aleph_0})}$   $\square$

(lange Motivation für §3)

## §2.4. Metamathematik von ZFC

Plan: kodiere  $L_{\omega}$ -Formeln  $\varphi$  mit Konstanten  $\ulcorner \varphi \urcorner$

in der Erw.  
von ZFC

$\leadsto$  erlaubt, über  $\text{Bew}(\ulcorner \varphi \urcorner)$  zu sprechen

1. Ordne jedem Zeichen von  $\mathcal{L}$  einen Term zu:

$$\ulcorner \equiv \urcorner = (0, 0)$$

$$\ulcorner v_0 \urcorner = (1, 0)$$

$$\ulcorner \wedge \urcorner = (0, 1)$$

$$\ulcorner v_1 \urcorner = (1, 1)$$

$$\ulcorner \neg \urcorner = (0, 2)$$

$$\ulcorner v_2 \urcorner = (1, 2)$$

$$\ulcorner ( \urcorner = (0, 3)$$

etc.

$$\ulcorner ) \urcorner = (0, 4)$$

$$\ulcorner \exists \urcorner = (0, 5)$$

$$\ulcorner \varepsilon \urcorner = (0, 6)$$

2. für eine Formel  $\varphi = \ulcorner \varphi_0 \varphi_1 \varphi_2 \dots \varphi_{n-1} \urcorner$  der Länge  $n$  setze

$$\ulcorner \varphi \urcorner = f(\ulcorner \varphi_0 \urcorner, \ulcorner \varphi_1 \urcorner, \dots, \ulcorner \varphi_{n-1} \urcorner)$$

(später:  $\ulcorner \varphi \urcorner$  natürliche Zahl)

Satz 2.36 (Fixpunktsatz) für jede  $L_{\omega}$ -Fml  $\Sigma(x)$  gibt es eine Aussage  $\phi$  mit

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

Genauer:  $L_{\omega}$ -Fml. die zu  $\Sigma(\ulcorner \phi \urcorner)$  äq. ist.

Lemma 2.37 Es gibt eine in ZFC def. bäre Funktion  $\text{Sub}$  mit

$$\text{ZFC} \vdash \ulcorner \varphi(\ulcorner \phi \urcorner) \urcorner = \text{Sub}(\ulcorner \varphi \urcorner, \ulcorner \phi \urcorner)$$

f.ä.  $L_{\omega}$ -Fml.  $\phi, \varphi(x)$

Bew:  $\text{Sub}$  beschreibt einfach die Einsetzung in Formeln,

eiwa  $\varphi = \ulcorner \varphi_0 \dots \varphi_n \wedge \varphi_{n+2} \dots \varphi_k \urcorner$

$$\ulcorner \varphi(\ulcorner \phi \urcorner) \urcorner = \ulcorner \varphi_0 \dots \varphi_n \ulcorner \phi \urcorner \varphi_{n+2} \dots \varphi_k \urcorner$$

□

Bew. von 2.36: Sei  $\mathcal{A}(v_0)$  die  $L_{ME}$ -Fml, die zu  $\Sigma(\text{Sub}(v_0, v_0))$  äquivalent ist. Dann sind in ZFC äquivalent:

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

$$\text{Setze nun } \phi = \mathcal{A}(\ulcorner \mathcal{A} \urcorner). \quad \square$$

2.37

Korollar (Tarski): Wenn ZFC widerspruchsfrei ist, dann gibt es keine Formel  $\mathcal{W}(x)$ , s.d. für alle  $L_{ME}$ -Aussagen  $\phi$  gilt  $\ulcorner \phi \urcorner$  Wahrheitsprädikat

$$\text{ZFC} \vdash \phi \leftrightarrow \mathcal{W}(\ulcorner \phi \urcorner)$$

Bew: Wähle mit 2.36  $\phi$  mit  $\text{ZFC} \vdash \phi \leftrightarrow \neg \mathcal{W}(\ulcorner \phi \urcorner)$ .

$\leadsto$  " $\phi$  ist wahr" nicht in ZFC def. bar.

Anderer: " $\phi$  ist beweisbar".

Sei  $\mathcal{M} = (\mathcal{M}, \varepsilon)$ ,  $\mathcal{M} \models \text{ZFC}$ .

$L_{ME}$ -Formeln

$$\text{Zeichen}(x) \equiv \{ x = (0,0) \vee \dots \vee x = (0,6) \}$$

$$\vee \exists y \in \omega \cdot x = (1, y)$$

$$\text{Zeichen}(\mathcal{M}) = \{ (0,0), \dots, (0,6) \} \cup \{ (1, y) : y \in \omega^{\mathcal{M}} \}$$

nicht notw. nur  $\{1, 2, 3, \dots\}$

Formel(x) = "x ist Funktion  $f: n \rightarrow \text{Zeichen}$  für ein  $n \in \omega$ ."

$\leadsto$  Formeln( $\mathcal{M}$ ) kann auch (von außen betrachtet) unendl. lange Zeichenketten enthalten (hängt von  $\omega$  in  $\mathcal{M}$  ab)

$\text{ZFC}(x)$  = "x ist ein Axiom von ZFC"

$\text{Bew}(x)$  = "x ist eine in ZFC beweisbare  $L_{ME}$ -Aussage"

$Bew(m) = \{ \text{Richtige Folgerungen} \} \cup \{ \text{unendl. Folgerungen} \}$   
 $\cup \{ \text{Folgerungen mit unendl. langen Beweisen} \}$

$Bew(x)$  erfüllt die Löb-Axiome.

Warnung: Umkehrung gilt nicht!  
 $ZFC \vdash \phi \not\Rightarrow ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner)$

L1  $ZFC \vdash \phi \Rightarrow ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner)$

L2  $ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \wedge Bew(\ulcorner \phi \rightarrow \psi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner \psi \urcorner)$

L3  $ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \urcorner)$

Schwer zu zeigen, dass L3 gilt! zeigen wir nur im nächsten Kapitel.

Folgerung 238 (aus L1 & L2)

(1)  $ZFC \vdash \phi \rightarrow \psi \Rightarrow ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner \psi \urcorner)$

(2)  $ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \wedge \psi \urcorner) \Leftrightarrow (Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \wedge Bew(\ulcorner \psi \urcorner))$

Bew. (1)  $ZFC \vdash \phi \rightarrow \psi \xrightarrow{L1} ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \rightarrow \psi \urcorner)$

$L2 \Rightarrow ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner \psi \urcorner)$

(2.) Aus (1.) folgt

$ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \wedge \psi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner \phi \urcorner)$

und

$ZFC \vdash (Bew(\ulcorner \phi \wedge \psi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner \psi \urcorner))$

und

$ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner \psi \rightarrow (\phi \wedge \psi) \urcorner)$

Hg. L2 gilt

$ZFC \vdash Bew(\ulcorner \psi \urcorner) \wedge (Bew(\ulcorner \psi \rightarrow (\phi \wedge \psi) \urcorner))$

$\rightarrow Bew(\ulcorner \phi \wedge \psi \urcorner)$

Zusammen folgt

$ZFC \vdash Bew(\ulcorner \phi \urcorner) \wedge Bew(\ulcorner \psi \urcorner) \rightarrow Bew(\ulcorner \psi \wedge \phi \urcorner) \quad \square$