

4. Konstruktion einer Nonstandard - Einbettung

(115)

Zunächst wollen wir uns mit Ultrafiltern von $V(R)$ beschäftigen. Natürlich kann man auch von der Struktur $(V(R), \epsilon)$ eine Ultrafiltern wie in der Einbettung bilden. Diese wird allerdings nicht wieder eine Superstruktur sein. Dafür wählen wir die Konstruktion wie folgt ab:

Sei $I \neq \emptyset$ eine beliebige Menge und \mathcal{U} ein Ultrafilter auf I . Schreibe "fest überall" statt $\{i \in I \mid g(i) \in U\}$.

Für $n \in \mathbb{N}_0$ setze

$$F_n = \left\{ (a_i)_{i \in I} \mid a_i \in V_n(\text{fest überall}) \right\}$$

$$\text{Sei } F = \bigcup \{ F_n \mid n \in \mathbb{N}_0 \}.$$

Für $f, g \in F$ setze

$$f \circ g : \iff f(i) = g(i) \text{ fest überall.}$$

(16)

Aufgrund der Ultrafiltereigenschaften ist \sim eine Äquivalenz-

relation. Für $f \in F$ sei $\bar{f} = \{g \in F \mid g \sim f\}$ und

$$\text{Ult}_u(V(\mathbb{J})) := \frac{F}{\sim}$$

Satz:

$$\bar{f} \in \bar{g} \iff f(i) \in g(i) \text{ für alle } i.$$

Dadurch ist E wohldefiniert, d.h. die Definition hängt nicht von der Wahl der Repräsentanten ab.

Zu Beweisen nicht ganz leicht:

(a) Ist $f \sim g$, so gilt $f \in F_h \iff g \in F_h$ für alle $h \in \omega$.

(b) Ist $h \geq 1$ und $f \in F_h$, so gilt

$$\bar{f} \in \bar{F}_h \iff \bar{g} \in \bar{f} \Rightarrow \bar{g} \in \bigcup \{F_k \mid k < h\}.$$

(c) Seien $f, g \in F - F_0$. Dann gilt

$$\bar{f} = \bar{g} \iff \{\bar{h} \mid \bar{h} \in \bar{f}\} = \{\bar{h} \mid \bar{h} \in \bar{g}\}.$$

Die letzten beiden Bedingungen beweisen, dass $(\text{Ult}_u(V(\mathbb{J})), E)$ extensiv und faktoriert ist.

(117)

Def $(\text{Ult}_n(V(\mathbb{J})), E)$ werden wir nun den Mostowski-Kollaps

oh. D.h. wir definieren rekursiv eine Abb.

$$\pi : \text{Ult}_n(V(\mathbb{J})) \longrightarrow V(\mathbb{J}')$$

durch:

$$\text{für } f \in \bar{F}_0 \quad \text{sei} \quad \pi(\bar{f}) = \bar{f}$$

Sei $\pi \upharpoonright \bar{F}_n$ bereits definiert und $f \in \bar{F}_{n+1} - \bar{F}_n$. Dann

setze

$$\pi(\bar{f}) = \{\pi(\bar{g}) \mid g \in \bar{F}_n, \bar{g} \in \bar{f}\}.$$

Wie üblich gilt:

$$(i) \quad \pi(\bar{f}) = \{\pi(\bar{g}) \mid \bar{g} \in \bar{f}\}$$

$$(ii) \quad \pi(\bar{f}) = \pi(\bar{g}) \iff \bar{f} = \bar{g} \iff f^{(i)} = g^{(i)} \text{ für alle } i$$

$$(iii) \quad \pi(\bar{f}) \notin \pi(\bar{g}) \iff \bar{f} \neq \bar{g} \iff f^{(i)} \in g^{(i)} \text{ für alle } i$$

Satz von Łoś

$\{\epsilon, \emptyset\}$

Für alle \mathcal{L} -Formeln $\varphi(v_1, \dots, v_n)$ und alle $f_1, \dots, f_n \in F$

gilt:

$$\text{ult}_n(V(\mathbb{J})) \models \varphi(\bar{f}_1, \dots, \bar{f}_n)$$

$$\Leftrightarrow V(\mathbb{J}) \models \varphi(f_1(i), \dots, f_n(i)) \text{ fast überall.}$$

Beweis wie in der Einführung.

Für $x \in V(\mathbb{J})$ sei $f_x : I \rightarrow V(\mathbb{J})$ die konstante Funktion

mit Wert x . Definiere

$$j : V(\mathbb{J}) \rightarrow \text{ult}_n(V(\mathbb{J})), \quad x \mapsto \bar{f}_x$$

Satz

$j : V(\mathbb{J}) \rightarrow \text{ult}_n(V(\mathbb{J}))$ ist eine elementare Einbettung.

Beweis: Dies folgt aus dem Satz von Łoś wie in der Einführung. \square

Wir haben also $j: V(s) \rightarrow \text{Ult}_\kappa(V(s))$ und $\pi: \text{Ult}_\kappa(V(s)) \rightarrow V(s')$. (119)

Danit definieren wir

$$*: V(s) \rightarrow V(s')$$

Satz

$*: V(s) \rightarrow V(s')$ ist Σ_0 -elementar.

Beweis: Betachte

$$\begin{array}{ccccc}
 V(s) & \xrightarrow{j} & \text{Ult}_\kappa(V(s)) & \xrightarrow{\pi} & V(s') \\
 \downarrow & & \downarrow \text{Isomorphismus,} & & \downarrow \\
 \text{elementar} & & \text{also elementar} & & \Sigma_0\text{-elementar, da } \pi \text{ reg.} \\
 & & & & \text{und } V(s') \text{ transf.} \\
 & & & & \text{und } V(s') \text{ transf.}
 \end{array}$$

Σ_0 -Pausagen sind absolut zu transfinen ϵ -Modellen.



Es gilt

$$x \in s \Leftrightarrow V(s) \models \neg(\exists y \in x)(y = y) \wedge x \neq \emptyset$$

Dagrund der Σ_0 -Elementarität von $*$ gilt also

$$x \in *s \Leftrightarrow V(s') \models \neg(\exists y \in x)(y = y) \wedge x \neq \emptyset.$$

$$\text{D.h. } *s = s'$$

Wähle z.B. $I = \mathbb{N}$, U einen Ultrafilter auf I , also den Fréchet-Filtrus fortsetzt und $S = \mathbb{R}$. Und identifiziere \bar{f}_x mit x für $x \in \mathbb{R}$. Dann gilt: $*: V(\mathbb{R}) \rightarrow V(\mathbb{R}^*)$ und

Extentionprinzip: $\bar{y}_r = r$ für alle $r \in \mathbb{R}$, $\mathbb{R} \not\cong \mathbb{R}^*$ umfasst Fréchet-Filtrus

Transferprinzip: $*$ ist Σ_0 -elementar.

Was offensichtlich fehlt ist die

Polytechniertheit, sei $\{x_i \mid i \in V(\mathbb{R})\}$ eine Familie von

internen Mengen, die die endliche Durchschnittseigenschaft erfüllt, dann ist $\bigcap \{x_i \mid i \in V(\mathbb{R})\} \neq \emptyset$.

Die Polytechniertheit werden wir durch die rekurrente Definition einer elementaren Wette wahr machen. Für dies Nachfolgerschritt verwenden wir den folgenden Kompaktheitsatz.

(12)

Satz

Sei $\mathcal{L} = \{x_i \mid i \in V(s)\} \subseteq V(s)$ eine Familie, die die endliche Durchschnittseigenschaft erfüllt. Dann ex. $V(s')$ und $*: V(s) \rightarrow V(s')$ mit $\bigcap \{^*x_i \mid i \in V(s)\} \neq \emptyset$.

Beweis: Wir können annehmen, dass \mathcal{L} unter endlichem Durchschnitt abgeschlossen ist. Sei $I = \{x \in \mathcal{L} \mid x \text{ endlich}\}$.

Da \mathcal{L} die endliche Durchschnittseigenschaft hat, ex. für alle $i \in I$ ein $q_i \in V(s)$ mit $q_i \in \bigcap_{i \in I} \mathcal{L}$. Für jedes $A \in \mathcal{L}$

definiere

$$\tilde{A} := \{i \in I \mid q_i \in A\} \subseteq I$$

und $G := \{\tilde{A} \mid A \in \mathcal{L}\} \subseteq \mathcal{P}(I)$.

Dann gilt $\emptyset \notin G$, da $\{A\} \in \tilde{A}$ und $\emptyset \neq \emptyset$, da $\mathcal{L} \neq \emptyset$.

Hab außerdem $A, B \in \mathcal{L}$, dann ist $\tilde{A} \cap \tilde{B} \in G$ und

$$\widetilde{A \cap B} \neq \widetilde{A} \cap \widetilde{B}. \text{ Also ist } F(G) := \{B \subseteq I \mid \exists C \in G : C \subseteq B\}$$

ein Filter. Wähle einen Ultrafilter \mathcal{U} auf I mit $F(G) \subseteq \mathcal{U}$.

Dann gilt

$$\{i \in I \mid q_i \in A\} = \tilde{A} \in G \subseteq F(G) \subseteq \mathcal{U}$$

für alle $A \in \mathcal{L}$.

Somit gilt

(12)

$$\text{Ult}_\alpha(V(\mathbb{J})) \models \overline{(a_i)_{i \in I}} \in \overline{(A)}$$

für alle $A \in L$ nach dem Satz von EoJ.

Nach Transfizieren liefert das aber gerade die Behauptung. □

Sei nun $\lambda \in L_h$ und $\{*_\alpha\beta \mid \alpha < \beta < \lambda\}$ ein System von

\sum_0 -elementaren Einbettungen $*_\alpha\beta : V(s_\alpha) \rightarrow V(s_\beta)$ mit

$$*_\alpha\gamma = *_\beta\gamma \circ *_\alpha\beta \quad \text{für alle } \alpha < \beta < \gamma. \quad \text{Die Bedingung ist}$$

$$\cancel{*_{\alpha\beta}}$$

Setze $W = \{(\alpha, x) \mid \alpha < \lambda, x \in V(s_\alpha)\}.$

Für ~~$\alpha \neq \beta$~~ $(\alpha, x), (\beta, y) \in W$ definiere

$$(\alpha, x) \sim (\beta, y) \iff \exists \gamma < \lambda : *_\gamma(x) = *_\gamma(y).$$

Dann ist \sim eine Äquivalenzrelation. Für $(\alpha, x) \in W$

sei $\overline{(\alpha, x)} := \{(\beta, y) \mid (\beta, y) \sim (\alpha, x)\}$. und

$$\text{Lih}(\{*_\alpha\beta \mid \alpha < \beta < \lambda\}) = W/\sim.$$

Setze

$$\overline{(\alpha, x)} \in \overline{(\beta, y)} \iff \exists f < \lambda : *_{\alpha\beta}(x) \in *_{\beta f}(y).$$

Dadurch ist E wohldefiniert, $(\text{Lh}(*_{\alpha\beta} | \alpha < \beta < \lambda), E)$ ist extensional und faktoriert. D.h. wir können den

Mostowski - Kollaps

$$\pi : \text{Lh}(*_{\alpha\beta} | \alpha < \beta < \lambda) \longrightarrow V(S')$$

Bilden für $\alpha < \lambda$ definiere auf S'

$$j_\alpha : V(S_\alpha) \longrightarrow \text{Lh}(*_{\alpha\beta} | \alpha < \beta < \lambda)$$

durch $x \mapsto \overline{(\alpha, x)}$

Setze $*_{\alpha\lambda} = \pi \circ j_\alpha$ und $S' = S_\lambda$.

Dann ist $(*_{\alpha\beta} | \alpha < \beta \leq \lambda)$ ein System von \sum_0 -elementaren Einbettungen $*_{\alpha\beta} : V(S_\alpha) \rightarrow V(S_\beta)$ mit $*_{\alpha f} = *_{\beta f} \circ *_{\alpha\beta}$ für alle $\alpha < \beta < f \leq \lambda$.

Lemma

Sei $V(S)$ gegeben. Dann ex. Σ_0 -elementare Einbettung

$*: V(S) \rightarrow V(S')$, so dass für jede Familie

$\mathcal{L} = \{L_i : i \in V(J)\} \subseteq V(S)$, die die endl. Durchschluss Eigenschaft

erfüllt, $\bigcap \{^* L_i : i \in V(J)\} \neq \emptyset$ gilt.

Beweis: Sei $(L_\alpha)_{\alpha \in \kappa}$, welche eine Auflösung aller Familien

wie im Lemma. Wir definieren durch transfinite Rekursion

eine Σ_0 -elementare Kette, d.h. ein System $\langle *_{\alpha\beta} | \alpha < \beta \leq \kappa \rangle$

von Σ_0 -elementaren Einbettungen $*_{\alpha\beta}: V(S_\alpha) \rightarrow V(S_\beta)$ mit

$*_{\alpha\beta} = *_{\beta\gamma} \circ *_{\alpha\beta}$ für alle $\alpha < \beta < \gamma \leq \kappa$, so dass gilt

$$\bigcap_{\beta < \kappa} *_{0\alpha}[L_\beta] \neq \emptyset \quad \text{für alle } \beta < \alpha \leq \kappa$$

Das Lemma gilt also für $S' := S_\kappa$ und $* := *_{0\kappa}$.

Nachfolgeschritt: Sei $\langle *_{\alpha\beta} | \alpha < \beta \leq \gamma \rangle$ bereits definiert. Betrachte

$*_{0\gamma}[L_\gamma]$. Dann hat $*_{0\gamma}[L_\gamma]$ die endl. Durchschluss Eigenschaft

aufgrund der Σ_0 -Elementarität von $*_{0\gamma}$. Wähle nach

erken früheren Satz der Σ_0 -elementare Erstbedingung

$$*: V(S_f) \rightarrow V(S') \text{ mit } \bigcap *[\ast_{\alpha_f} [S_f]] \neq \emptyset$$

$$\text{Setze } \ast_{f,f+1} = *, \quad S_{f+1} := S' \text{ und } \ast_{\alpha,f+1} = * \circ \ast_{\alpha_f}$$

für alle $\alpha < f$.

Limeschritt: Sei $\langle \ast_{\alpha\beta} \mid \alpha < \beta < \lambda \rangle$ mit $\beta \in \text{Lim}$ bereits definiert. Dann definiere $\langle \ast_{\alpha\beta} \mid \alpha < \beta \leq \lambda \rangle$ wie oben.

Das Lemma gilt nun für $* := \ast_{0\kappa}$ und $S' = S_\kappa$.



Nun können wir ein $*: V(\mathbb{R}) \rightarrow V(\mathbb{R}^*)$ konstruieren, so dass die Polynomierlichkeit erfüllt ist. Nachdem wir wiederholen werden, machen wir durch transfinite Rekurrenz eine Σ_0 -elastische Kette konstruieren. Sei dazu $\kappa = \text{card}(V(\mathbb{R}))$. Wir definieren $\langle *_{\alpha\beta} \mid \alpha < \beta \leq \kappa^+ \rangle$.

Nachfollgeschritt: Sei $\langle *_{\alpha\beta} \mid \alpha < \beta \leq f \rangle$ bereits definiert. Wähle $*: V(S_f) \rightarrow V(S')$ wie im letzten Schritt, setze $*_{f, f+1} := *$, $S_{f+1} = S'$ und $*_{\alpha, f+1} = * \circ *_{\alpha f}$ für alle $\alpha < f$.

Likesschritt: Sei $\langle *_{\alpha\beta} \mid \alpha < \beta < \lambda \rangle$ mit $\lambda \in \text{Lih}$ bereits definiert. Dann definiere $\langle *_{\beta\gamma} \mid \alpha < \beta < \gamma \rangle$ wie oben.

Setze schließlich $* := *_{0\kappa^+}: V(\mathbb{R}) \rightarrow V(S_{\kappa^+})$.

Für den Beweis der Polystationarität sei

$\pi: \text{Lim}(\langle *_{\alpha\beta} \mid \alpha < \beta \leq \kappa^+ \rangle) \longrightarrow V(S_{\kappa^+})$ oder Mostowski-Kollaps im letzten Schritt. Sei $\{x_i \mid i \in \kappa\} \subseteq V(S_{\kappa^+})$ eine Familie von internen Mengen, die die eroll. Durchlässigkeitseigenschaft hat. Da jedes x_i intern ist, ex. en $y_i \in V(R)$ mit $x_i \in {}^*y_i \in \text{rng}(\pi)$. Da $\text{rng}(\pi)$ transchr. ist, ist also auch $x_i \in \text{rng}(\pi)$. Sei $\bar{x}_i \in \text{Lim}(\langle *_{\alpha\beta} \mid \alpha < \beta \leq \kappa^+ \rangle)$ und $x_i = \pi(\bar{x}_i)$. Da κ^+ regular ist, ex. en $\delta < \kappa^+$ mit

$$\mathcal{L}' := \{\bar{x}_i \mid i \in \kappa\} \subseteq \{(\overline{\beta}, \bar{x}) \mid \beta < \delta, \bar{x} \in V(S_\beta)\}.$$

Setze $\mathcal{L}'' := \{*_{\beta\delta}(x) \mid (\overline{\beta}, \bar{x}) \in \mathcal{L}'\}$. Dann gilt
 $*_{S_{\kappa^+}}[\mathcal{L}''] = \mathcal{L}'$. Also erhält \mathcal{L}'' aufgrund der Σ_0 -Elementarität von $*_{S_{\kappa^+}}$ die eroll. Durchlässigkeitseigenschaft.

Prägrund der Konstruktion gilt o/lo

$$\bigcap *_{\delta, \delta^+}[\mathcal{L}''] \neq \emptyset.$$

(128)

Da $*_{\delta+1, \kappa^+}$ Σ_0 -elementar ist, gilt also auch

$$\bigcap \{x_i \mid i \in u\} = \bigcap *_{\delta+1, \kappa^+} *_{\delta, \delta+1} [\mathcal{L}'] \neq \emptyset$$