

## Kap. 2 L

Definition 2.1 (Wh.) Sei  $M$  eine transitive Menge.

Dann bezeichnet  $\text{Def}(M)$  die Menge aller

$$\{x \in M : M \models \varphi[\beta(v_\alpha/x)]\}$$

für Formeln  $\varphi$  und  $M$ -Belegungen  $\beta$  (d.h.

$\text{Def}(M)$  ist die Menge aller über  $M$  mit Hilfe von Parametern aus  $M$  definierbaren Teilmengen von  $M$ ).

Definition 2.2  $L_0 = \emptyset$ ,  $L_1 = \{\emptyset\}$ ,  $L_{\alpha+1} =$

$\text{Def}(L_\alpha)$  für  $\alpha > 1$ , und  $L_\lambda = \bigcup_{\alpha < \lambda} L_\alpha$  für Limesordinalzahlen  $\lambda$ . Wir schreiben  $L$  für  $\bigcup_x L_x$ .

$L$  ist Gödels konstruierbares Universum. Gödel hat u.a. gezeigt, daß  $L \models \text{ZFC}$  (unter der Annahme, daß  $V \models \text{ZF}$ ), sowie daß  $L$  Modell der verallgemeinerten Kontinuumshypothese ist (d.h.  $L \models \forall \alpha \ 2^{\aleph_\alpha} = \aleph_{\alpha+1}$ ).

Wir wollen dies und noch eine andere tiefgehende von R. Jensen bewiesene Aussage im folgenden zeigen.

Lemma 2.3 Jedes  $L_\alpha$  ist transitiv, und  $\beta \leq \alpha$   
 $\Rightarrow L_\beta \subset L_\alpha$ .

Beweis: Wir zeigen dies (simultan) durch Induktion nach  $\alpha$ .

Sei  $x \in y \in L_\alpha$ ; insbesondere  $\alpha > 1$ ! Wenn  $\alpha$  Limeszahl ist, dann ex.  $\bar{\alpha} < \alpha$  mit  $y \in L_{\bar{\alpha}}$ .

Mit Ind. vor. ist dann  $x \in L_{\bar{\alpha}}$ , also  $x \in L_\alpha$ .

Sei nun  $\alpha = \bar{\alpha} + 1$ . Dann ist  $y \in \text{Def}(L_{\bar{\alpha}})$ ,

also  $x \in L_{\bar{\alpha}}$ . Damit ist

$$x = \{y \in L_{\bar{\alpha}} : L_{\bar{\alpha}} \models \forall v_0 \in v_1 [\beta(v_0 | y)(v_1 | x)]\}$$

$\in \text{Def}(L_{\bar{\alpha}})$  (dies benutzt  $x = x \cap L_{\bar{\alpha}}$ , welches gilt, da  $L_{\bar{\alpha}}$  induktionsweise transitiv ist), also  $x \in L_\alpha$ .

$L_\alpha$  ist also transitiv.

Sei nun  $\beta < \alpha$ . Wenn  $\alpha$  Limeszahl ist, dann gilt trivialerweise  $L_\beta \subset L_\alpha$ . Sei  $\alpha = \bar{\alpha} + 1$ . Dann ist

$\beta \leq \bar{\alpha}$ , also  $L_\beta \subset L_{\bar{\alpha}}$  nach Induktionsvoraussetzung.

Man zeigt aber wie im Beweis der Transitivität

von  $L_\alpha$ , daß  $L_{\bar{\alpha}} \subset L_\alpha$ ; also  $L_\beta \subset L_\alpha$ .  $\dashv$

Man verifiziert leicht, daß  $L_\omega$  die Menge aller

"endlich ~~endlich~~ endlichen" Mengen ist, d.h.

$$L_w = V_w.$$

Schreibweise: OR bezeichnet die Klasse aller Ordinalzahlen.

Lemma 2.4  $L_\alpha \cap \text{OR} = \alpha$  für alle Ordinalzahlen  $\alpha$ .

Beweis durch Induktion nach  $\alpha$ : Sei zunächst  $\alpha$  eine Limesordinalzahl. Wenn  $\xi \in L_\alpha \cap \text{OR}$ , dann  $\xi \in L_{\bar{\alpha}} \cap \text{OR}$  für ein  $\bar{\alpha} < \alpha$ , also induktivweise  $\bar{\xi} < \bar{\alpha}$ , d.h.  $\bar{\xi} < \alpha$ ; somit  $L_\alpha \cap \text{OR} \subset \alpha$ . Wenn  $\bar{\xi} < \alpha$ , dann  $\bar{\xi} < \bar{\alpha}$  für ein  $\bar{\alpha} < \alpha$ , und dann  $\bar{\xi} \in \bar{\alpha} = L_{\bar{\alpha}} \cap \text{OR}$  (Ind.!)  $\subset L_\alpha \cap \text{OR}$ . Somit  $L_\alpha \cap \text{OR} = \alpha$ .

Sei nun  $\alpha = \bar{\alpha} + 1$ . Sei  $\xi \in L_\alpha \cap \text{OR}$ , d.h.  $\xi \in \text{Def}(L_{\bar{\alpha}})$ . Dann ist  $\bar{\xi} \in L_{\bar{\alpha}} \cap \text{OR} = \bar{\alpha}$  (Ind.!), also  $\bar{\xi} \leq \bar{\alpha}$ , d.h.  $\bar{\xi} < \alpha$ . Somit  $L_\alpha \cap \text{OR} \subset \alpha$ .

Sei nun  $\bar{\xi} < \alpha$ . Wenn  $\bar{\xi} < \bar{\alpha}$ , dann  $\bar{\xi} \in L_{\bar{\alpha}} \cap \text{OR}$  (Ind.!) also  $\bar{\xi} \in L_\alpha$  wegen 2.3. Andernfalls  $\bar{\xi} = \bar{\alpha}$ . Doch dann gilt

$$\bar{\xi} = \{x \in L_{\bar{\alpha}} : L_{\bar{\alpha}} \neq V_0 \text{ ist Ordinalzahl } [\beta(v_0 | x)]\},$$

da  $L_{\bar{\alpha}} \cap \text{OR} = \bar{\alpha}$  (md.!), da  $L_{\bar{\alpha}}$  transitiv ist,  
 und da "v<sub>0</sub> ist Ordinalzahl"  $\Sigma_0$  ist,

Also  $\bar{\alpha} \in \text{Def}(L_{\bar{\alpha}}) = L_{\alpha}$ . Somit  $L_{\alpha} \cap \text{OR} = \alpha$ .  $\dashv$

Konvention: Wir schreiben im folgenden  $\varphi(x_0, \dots, x_n)$   
 anstelle von  $\varphi[\beta(v_0/x_0) \dots (v_n/x_n)]$  etc.

Lemma 2.5 Sei  $\alpha$  eine Limesordinalzahl. Dann ist  
 $L_{\alpha}$  abgeschlossen bzgl.  $x, y \mapsto \{x, y\}$ .

Beweis: Seien  $x, y \in L_{\alpha}$ . Sei  $\bar{\alpha} < \alpha$  so, daß  $x \in L_{\bar{\alpha}}$   
 und  $y \in L_{\bar{\alpha}}$ . Dann ist

$$\{x, y\} = \{z \in L_{\bar{\alpha}} : L_{\bar{\alpha}} \models z = x \vee z = y\}^*)$$

$$\in L_{\bar{\alpha}+1} \subset L_{\alpha}. \quad \dashv$$

Bemerkung: Sei  $\alpha = \bar{\alpha} + 1$ . Dann ist  $L_{\alpha}$  nicht  
 abgeschlossen unter  $x, y \mapsto \{x, y\}$ . (Es gilt z.B.  
 $\bar{\alpha} \in L_{\alpha}$ , aber  $\{\bar{\alpha}\} \notin L_{\alpha}$ , da sonst  $\bar{\alpha} \in L_{\bar{\alpha}}$  im  
 Widerspruch zu 2.4.)

\*) Im Sinne d. obigen Konvention ist also  $L_{\bar{\alpha}} \models z = x \vee z = y$   
 kurz für  $L_{\bar{\alpha}} \models v_0 = v_1 \vee v_0 = v_2 [\beta(v_0/z)(v_1/x)(v_2/y)]$ .

Lemma 2.6 Sei  $\alpha$  beliebig. Dann ist  $L_\alpha$  abgeschlossen bzgl.  $x \mapsto \cup x$ .

Beweis: Sei  $x \in L_\alpha$ . Sei  $\bar{\alpha} < \alpha$  und  $x \in \text{Def}(L_{\bar{\alpha}})$ ,  
etwa

$$x = \{y \in L_{\bar{\alpha}} : L_{\bar{\alpha}} \models \varphi(y, \vec{z})\},$$

wobei  $\vec{z} \in L_{\bar{\alpha}}$ . Da  $L_{\bar{\alpha}}$  transitiv ist, gilt  $\cup x \subset L_{\bar{\alpha}}$ , und dann

$$\cup x = \{u \in L_{\bar{\alpha}} : L_{\bar{\alpha}} \models \exists y (\varphi(y, \vec{z}) \wedge u \in y)\}$$

$$\in \text{Def}(L_{\bar{\alpha}}) \subset L_\alpha. \quad \dashv$$

Wir wollen nun zeigen, daß jedes  $L_\alpha$  Modell von " $\Sigma_0$ -Komprehension" ist.

Definition 2.7 Sei  $n \in \mathbb{N}$ .  $\Sigma_n$ -Komprehension ist das folgende Schema:

Für jede  $\Sigma_n$  Formel  $\varphi$ , in der die Variablen  $v_1, \dots, v_k$  frei vorkommen, gilt

$$\forall v_2 \dots \forall v_k \exists v_0 \forall v_1 (v_1 \in v_0 \leftrightarrow \varphi \wedge v_1 \in v_2)$$

Eine (transitive) Menge  $M$  ist Modell von  $\Sigma_n$ -Komprehension gdw. für alle  $\Sigma_n$  Formeln  $\varphi$ , in

denen die Variablen  $v_1, \dots, v_k$  frei vorkommen,  
und für alle  $x_2, \dots, x_k \in M$  gilt:

$$M \models \exists v_0 \forall v_1 (v_1 \in v_0 \leftrightarrow \varphi(v_1, x_2, \dots, x_k) \wedge v_1 \in x_2),$$

d.h.  $\{z \in x_2 : M \models \varphi(z, x_2, \dots, x_k)\} \in M$ .

Bemerkung: "Aussonderungsschema =  $\forall_n \Sigma_n$ -Komprehension"

Lemma 2.8 Sei  $\alpha$  beliebig,  $\alpha > 0$ . Dann ist  $L_\alpha$   
Modell ~~da~~ von  $\Sigma_0$ -Komprehension.

Beweis: Sei  $\varphi \in \Sigma_0$ , seien  $z, x_2, \dots, x_k \in L_\alpha$ , und sei  
 $\alpha \leq \beta$ . Dann gilt  $L_\alpha \models \varphi(z, x_2, \dots, x_k) \Leftrightarrow$   
 $L_\beta \models \varphi(z, x_2, \dots, x_k)$ . (Vgl. 1.3.) Es ist daher  
leicht zu sehen, daß es genügt, 2.8 für den Fall  
 $\alpha = \bar{\alpha} + 1$  zu zeigen.

Sei  $\varphi \in \Sigma_0$ , enthalte  $\varphi$   $v_1, \dots, v_k$  frei, und seien  
 $x_2, \dots, x_k \in L_\alpha = \text{Def}(L_{\bar{\alpha}})$ . Für  $l = 2, \dots, k$  sei

$$x_l = \{z \in L_{\bar{\alpha}} \neq \emptyset : L_{\bar{\alpha}} \models \varphi_l(z, z_1^l, \dots, z_{i_l}^l)\},$$

wobei  $\varphi_l$  eine Formel ist und  $z_1^l, \dots, z_{i_l}^l \in L_{\bar{\alpha}}$ .

Sei  $\varphi'(v_1, z_1^2, \dots, z_{i_2}^2, \dots, z_1^k, \dots, z_{i_k}^k)$  diejenige Formel  
mit Parametern, die aus  $\varphi(v_1, x_2, \dots, x_k)$  da-

dadurch herangezogen, daß für  $l=2, \dots, k$  jedes Vorkommen von  $u \in x_l$  durch

$$\varphi_l(u, z_1^l, \dots, z_{i_l}^l)$$

und jedes Vorkommen von  $x_l \in u$  durch

$$\exists u' [\forall u'' (u'' \in u' \leftrightarrow \varphi_l(u'', z_1^l, \dots, z_{i_l}^l)) \wedge u' \in u]$$

(für geeignete  $u', u''$ ) ersetzt wird. Dann gilt

$$\{z \in x_2 : L_\alpha \models \varphi(z, x_2, \dots, x_k)\} =$$

$$\{z \in L_\alpha^- : z \in x_2 \wedge \forall \varphi(z, x_2, \dots, x_k)\} =$$

$$\{z \in L_\alpha^- : L_\alpha^- \models \varphi_2(z, z_1^2, \dots, z_{i_2}^2) \wedge$$

$$\varphi'(z, z_1^2, \dots, z_{i_2}^2, \dots, z_1^k, \dots, z_{i_k}^k)\} \}$$

$$\in \text{Def}(L_\alpha^-) = L_\alpha^- . \quad \dashv$$

Bemerkung:  $L_\alpha$  ist nicht notwendigerweise Modell von  $\Sigma_1$ -Komprehension.

Satz 2.9  $L \models ZF$ .

Beweis:  $L$  ist transitiv. Damit gilt  $L \models$  Extensionalität und  $L \models$  Fundierung wegen 1.6 und 1.7. In  $L$

gilt das Unendlichkeitsaxiom wegen 2.4 und 1.8,  
 es gilt das Paarmengenaxiom wegen 2.5 und 1.9,  
 und es gilt das Vereinigungsmengenaxiom wegen  
 2.6 und 1.10.

Wir wollen nun  $L \models$  Potenzmengenaxiom zeigen. Sei  
 $x \in L$ . Sei  $\alpha$  so, daß  $\mathcal{P}(x) \cap L \subset L_\alpha$  (ein  
 solches  $\alpha$  existiert aufgrund des Ersetzungschemas  
 in  $V!$ ). Dann gilt

$$\mathcal{P}(x) \cap L = \{y \in L_\alpha : L_\alpha \models \forall v_i \in y \ v_i \in x\}$$

$\in L_{\alpha+1} \subset L$ . Damit gilt aber auch

$$L \models \exists z (z = \mathcal{P}(x)).$$

Wir zeigen jetzt

~~für die Gültigkeit~~ des Aussonderungsschemas  
 in  $L$ . ~~benutzen wir~~

Sei  $\varphi$  eine Formel, in der  $v_1, \dots, v_k$  frei vorkommen,  
 und seien  $x_2, \dots, x_k \in L$ . Es gibt dann eine  
 Ordinalzahl  $\alpha$ , so daß  $x_2, \dots, x_k \in L_\alpha$  und für  
 alle  $z \in L_\alpha$ :

$$L_\alpha \models \varphi(z, x_2, \dots, x_k) \iff$$

$$L \models \varphi(z, x_2, \dots, x_k).$$

(Der Beweis hiervon benutzt lediglich, daß  $(L_\alpha : \alpha \in \text{OR})$



eine kumulative Hierarchie im Sinne von 2.3 ist). Dann gilt aber

$$\{z \in x_2 : L \models \varphi(z, x_2, \dots, x_k)\} = \\ \{z \in L_\alpha : L_\alpha \models z \in x_2 \wedge \varphi(z, x_2, \dots, x_k)\} \\ \in \text{Def}(L_\alpha) \subset L.$$

Das Ersetzungsschema in  $L$  zeigt man sehr leicht mit Hilfe des Ersetzungsschemas in  $V$  und  $L \models$  Aussonderschema.  $\dashv$

~~Die Theorie BS (Basic Set Theory) besitzt die folgenden Axiome:~~

Die Theorie BS ("basic set theory") besitzt die folgenden Axiome: Extensionalität, Fundierung, Paarmengenaxiom, Vereinigungsmengenaxiom, Unendlichkeitsaxiom, Axiom des Kartesischen Produkts (d.h.  $\forall x \forall y \exists z z = x \times y$ ),  $\Sigma_0$  Komprehension.

Lemma 2.10 Sei  $\alpha > \omega$ . Dann ist  $L_\alpha \models \text{BS}$ , falls  $\alpha$  eine Limesordinalzahl ist.

Beweis: Aufgrund von 2.3, 1.6, 1.7, 1.8, 2.5 und 1.9, 2.6 und 1.10, sowie 2.8 bleibt nur zu zeigen,

def  $L_\alpha \models$  Axiom d. Kartesischen Produkts. Seien  $x, y \in L_\alpha$ . Sei  $\bar{\alpha} < \alpha$  so, def  $x \in L_{\bar{\alpha}}$  und  $y \in L_{\bar{\alpha}}$ . Mit  $u \in x$  und  $v \in y$  ist  $u \in L_{\bar{\alpha}}$  und  $v \in L_{\bar{\alpha}}$ , und damit  $(u, v) \in L_{\bar{\alpha}+2} \subset L_\alpha$ . Insbesondere gilt  $x \times y \subset L_{\bar{\alpha}+2}$ . Dann ist aber

$$x \times y = \{(u, v) \in L_{\bar{\alpha}+2} : u \in x \wedge v \in y\} \in L_{\bar{\alpha}+3},$$

also  $x \times y \in L_\alpha$ . Es ist aber leicht nachzurechnen, def die Formel  $v_0 = v_1 \times v_2 \in \Sigma_0$  ist. Damit haben wir gezeigt, def  $L_\alpha \models$  Axiom d. Kartesischen Produkts.  $\dashv$

Im folgenden sei  $(\varphi_i : i < \omega)$  eine rekursive Aufzählung aller Formeln. Wir schreiben  $\ulcorner \varphi \urcorner$  für die Gödelnummer von  $\varphi$ . O. B. d. A.  $\ulcorner \varphi_i \urcorner = i$ .

Der Beweis des folgenden Satzes ist Übungsaufgabe.

Satz 2.11 Die Formel "M ist transitiv, e ist die Gödelnummer einer Formel  $\varphi$ , die die Variablen  $v_{i_1}, \dots, v_{i_k}$  frei enthält,  $f : \{v_{i_1}, \dots, v_{i_k}\} \rightarrow M$ , und es gilt  $M \models \varphi[\beta]$  für eine / jede M-Belegung  $\beta$  mit  $\beta(v_{i_1}) = f(v_{i_1}), \dots, \beta(v_{i_k}) = f(v_{i_k})$ " ist  $\Delta_1^{BS}$ .

Wir kürzen diesen Sachverhalt wie folgt ab:

" $M \models \ulcorner \varphi \urcorner [f]$ " ist  $\Delta_1^{BS}$ .

Korollar 2.12 Die Formel " $y = \text{Def}(x)$ " ist  $\Delta_1^{BS}$ .

Wir bezeichnen mit " $x = L_\alpha$ " die folgende Formel:

" $\alpha$  ist eine Ordinalzahl, und es gibt eine Folge  $(l_\beta : \beta \leq \alpha)$  mit folgenden Eigenschaften:  $l_0 = \emptyset$ ,  $l_1 = \{\emptyset\}$ ,  $l_{\beta+1} = \text{def}(l_\beta)$  für  $\beta+1 \leq \alpha$ ,  $l_\lambda = \bigcup_{\beta < \lambda} l_\beta$  für Limeszahlen  $\lambda \leq \alpha$ , und  $x = l_\alpha$ ." Aufgrund von 2.12 ergibt sich offensichtlich:

Lemma 2.13 Die Formel " $x = L_\alpha$ " ist  $\Sigma_1^{BS}$ .

Satz 2.14 Sei  $\alpha > \omega$  eine Limesordinalzahl, und

Sei  $\beta < \alpha$ . Dann ist  $(L_\gamma : \gamma \leq \beta) \in L_\alpha$ .

Beweis durch Induktion nach  $(\alpha, \beta)$ , wobei

$(\bar{\alpha}, \bar{\beta}) < (\alpha, \beta)$  gdw.  $\bar{\alpha} < \alpha$  oder  $\bar{\alpha} = \alpha \wedge \bar{\beta} < \beta$ :

Angenommen, die Behauptung stimmt für alle  $(\bar{\alpha}, \bar{\beta})$

$< (\alpha, \beta)$ .

1. Fall. ~~analoges~~  $\beta = \bar{\beta} + 1 (< \alpha)$ .

Es gilt also  $(L_\gamma : \gamma \leq \bar{\beta}) \in L_\alpha$ . Es ist aber

also auch  $(L_\gamma : \gamma \leq \bar{\beta} + 1) = (L_\gamma : \gamma \leq \bar{\beta}) \cup \{(\bar{\beta} + 1, L_{\bar{\beta} + 1})\}$

$\in L_\alpha$ . Sei nun  $\beta$  eine Limesordinalzahl.

Induktivweise ist  $(L_\gamma : \gamma \leq \bar{\beta}) \in L_\alpha$  für alle

$\bar{\beta} < \beta$ .

$$L_{\bar{\beta}+1} = \{x \in L_{\bar{\beta}+1} : L_{\bar{\beta}+1} \models x = x\} \in L_{\bar{\beta}+2} \subset L_\alpha,$$

also auch  $(\bar{\beta}+1, L_{\bar{\beta}+1}) \in L_\alpha$ , und damit

$$(L_\gamma : \gamma \leq \beta) = (L_\gamma : \gamma \leq \bar{\beta}) \cup \{(\bar{\beta}+1, L_{\bar{\beta}+1})\} \in L_\alpha.$$

2. Fall  $\beta$  ist eine Limeszahl  $< \alpha$ .

Es gilt also  $(L_\gamma : \gamma \leq \bar{\beta}) \in L_\beta$  (!) für alle  $\bar{\beta} < \beta$ . Insbesondere gilt für  $\bar{\beta} < \beta$ , daß

$$\forall x = L_{\bar{\beta}} \iff L_\beta \models "x = L_{\bar{\beta}}". \quad \text{Damit gilt}$$

$$(L_\gamma : \gamma \leq \beta) = \{(\gamma, x) : L_\beta \models "x = L_\gamma"\} \in L_{\beta+1}.$$

Damit hinaus gilt  $L_\beta \in L_{\beta+1}$ , also schließlich

$$(L_\gamma : \gamma \leq \beta) = (L_\gamma : \gamma < \beta) \cup \{(\beta, L_\beta)\} \in L_\alpha. \quad \dashv$$

Korollar 2.15 Sei  $\alpha > \omega$  eine Limesordinalzahl.

Dann gilt  $L_\alpha \models \forall y \exists x \exists \beta (x = L_\beta \wedge y \in x)$ .

Der Satz " $\forall y \exists x \exists \beta (x = L_\beta \wedge y \in x)$ " ist  $\Pi_2^{BS}$

aufgrund von 2.13. Wir benötigen die folgende

Umkehrung zu 2.15 :

Satz 2.16. Sei  $M$  transitiv,  $M \models BS$ . Wenn

$M \models \forall y \exists x \exists \beta (x = L_\beta \wedge y \in x)$ , dann existiert eine Limesordinalzahl  $\alpha$  mit  $M = L_\alpha$ .

Beweis: Sei  $\alpha = M \cap \text{OR}$ . Sei  $\xi < \alpha$ . Dann existiert ein  $x \in M$  und ein  $\beta < \alpha$  mit  $M \models "x = L_\beta \wedge \xi \in x"$ . Wegen  $M \models \text{BS}$  und 2.13 gilt  $x = L_\beta$  und  $\xi \in x$ , d.h.  $\xi \in L_\beta$ . Für jedes  $\xi < \alpha$  existiert also ein  $\beta$  mit  $\xi < \beta < \alpha$  und  $L_\beta \in M$ . Insbesondere ist  $L_\alpha \subset M$ , da  $M$  transitiv ist. Sei nun  $y \in M$ . Dann existieren  $x \in M$  und  $\beta < \alpha$  mit  $M \models "x = L_\beta \wedge xy \in x"$ , also  $y \in L_\beta$  wegen  $M \models \text{BS}$  und 2.13. Daraus folgt  $M \subset L_\alpha$ .  $\dashv$

Satz 2.17 (Kondensationslemma). Sei  $\alpha > \omega$  eine Limesordinalzahl, sei  $M$  transitiv, und sei

$$\pi : M \longrightarrow_{\Sigma_2} L_\alpha. \quad *)$$

Dann ist  $M = L_{\bar{\alpha}}$ , wobei  $\bar{\alpha} = M \cap \text{OR} \leq \alpha$ .

Beweis: Es ist leicht zu sehen, daß es einen

\*) D.h.  $\pi$  ist eine  $\Sigma_2$ -elementare Abbildung von  $M$  nach  $L_\alpha$ .

$\Pi_2$  Satz  $\Psi_{BS}$  gibt mit folgender Eigenschaft:

Für transitives  $N$  ist  $N \models \Psi_{BS}$  gdw.  $N \models BS$ .

Da  $L_\alpha \models BS$ , gilt somit  $L_\alpha \models \Psi_{BS}$ , also  $M \models \Psi_{BS}$ ,  
da  $\pi$   $\Sigma_2$ -elementar ist, also auch  $M \models BS$ .

Nun folgt die Behauptung leicht aus 2.15 und  
(dem Beweis von) 2.16.  $\dashv$

Satz 2.18 (Schwache Akzeptierbarkeit) Sei  $\alpha \geq \aleph_0$ ,  
und sei  $x \subset \alpha$ ,  $x \in L$ . Dann ist  $x \in L_\gamma$ ,  
wobei  $\gamma = \alpha^+$ .

Beweis: Sei  $x \in L_\beta$ , wobei  $\beta > \omega$  eine Limeszahl  
ist. Man wähle  $\pi: M \rightarrow_{\Sigma_2} L_\beta$ , wobei  $M$

transitiv ist,  $\pi \upharpoonright \alpha+1 = \text{id}$ ,  $\pi(x) = x$ , und

$\text{Card}(M) = \text{Card}(\alpha) < \alpha^+$ . Mit 2.17 gilt  $M = L_{\bar{\beta}}$   
für eine Limeszahl  $\bar{\beta}$ . Da  $\text{Card}(L_{\bar{\beta}}) < \alpha^+$ , muß  
 $\bar{\beta} < \alpha^+$  gelten. Da  $x \in M = L_{\bar{\beta}}$ , ist also  $x \in$

$L_{\alpha^+}$ .  $\dashv$

Wir wollen nun eine "globale Wohlordnung" von  $L$   
definieren. Hierzu definieren wir induktiv Wohl-  
ordnungen  $<_\alpha$  von  $L_\alpha$ .

Angenommen,  $<_{\beta}$  ist bereits definiert für alle  $\beta < \alpha$ . Wenn  $\alpha$  Limeszahl ist, dann sei

$<_{\alpha} = \bigcup_{\beta < \alpha} <_{\beta}$ . Sei nun  $\alpha = \bar{\alpha} + 1$ . Wir definieren

dann  $x <_{\alpha} y$  gdw.

$$x \in L_{\alpha} \wedge y \in L_{\alpha} \wedge \left[ x <_{\bar{\alpha}} y \vee \right. \\ \left. (x \in L_{\bar{\alpha}} \wedge y \notin L_{\bar{\alpha}}) \vee \right.$$

$$\left. (x \notin L_{\bar{\alpha}} \wedge y \notin L_{\bar{\alpha}} \wedge \right.$$

wenn  $(i, \vec{z})$  minimal ist mit  $x = \{u \in L_{\bar{\alpha}} : L_{\bar{\alpha}} \models \varphi_i(u, \vec{z})\}$

und wenn  $(i', \vec{z}')$  minimal ist mit  $y = \{u \in L_{\bar{\alpha}} : L_{\bar{\alpha}} \models \varphi_{i'}(u, \vec{z}')\}$ ,

dann ist  $(i, \vec{z}) < (i', \vec{z}')$ .

Hierbei ist  $(i, \vec{z}) < (i', \vec{z}')$  gdw.  $i < i'$  oder  $i = i'$  und  $\vec{z} < \vec{z}'$  in der durch  $<_{\bar{\alpha}}$  induzierten

lexikographischen Ordnung.

Man zeigt leicht:

Satz 2.19 Es gibt eine  $\Sigma_1$  Formel  $\varphi(u, v)$ ,

so daß für alle Limeszahlen  $\alpha > \omega$  gilt:

$$L_{\alpha} \models \varphi(x, y) \iff x <_{\alpha} y.$$

Korollar 2.20  $L \models$  Auswahlaxiom.

Beweis: Es genügt zu zeigen, daß in  $L$  jede



Menge wohlgeordnet werden kann. Sei  $x \in L$ ,  
 $x \in L_\alpha$ , wobei  $\alpha > \omega$  Limeszahl ist. Dann ist  
 $\langle_\alpha \upharpoonright x \in L_{\alpha+1} \subset L$  wegen 2.19 und ist eine  
 Wohlordnung von  $x$  in  $L$ .  $\dashv$

GCH ("generalized continuum hypothesis") ist  
 die Aussage  $\forall \alpha \ 2^{\aleph_\alpha} = \aleph_{\alpha+1}$ .

Satz 2.21  $L \models \text{GCH}$ .

Beweis:  $L \models \forall y \exists x \exists \alpha (x = L_\alpha \wedge y \in x)$  wegen 2.15.  
 Damit gilt aufgrund von 2.18, angewandt in  $L$ :

$$L \models \forall \alpha \ \mathcal{P}(\aleph_\alpha) \subset L_{\aleph_{\alpha+1}}, \quad \text{und damit}$$

$$L \models \aleph_{\alpha+1} \leq \text{Card}(L_{\aleph_{\alpha+1}}).$$

2.21 ergibt sich damit aus dem folgenden Lemma  
 (dessen Beweis nicht 2.21 voraussetzt),  $\dashv$   
 angewandt in  $L$ .

Lemma 2.22 Für alle  $\alpha \geq \omega$  ist  $\text{Card}(L_\alpha) = \text{Card}(\aleph_\alpha)$ .

Beweis durch Induktion nach  $\alpha$ :  $\text{Card}(L_\omega) = \text{Card}(V_\omega)$   
 $= \aleph_0$ . Wenn  $\alpha$  eine Limesordinalzahl ist, dann

$$\begin{aligned} \text{gilt } \text{Card}(L_\alpha) &= \text{Card}\left(\bigcup_{\beta < \alpha} L_\beta\right) = \text{Card}(\alpha) \cdot \sup_{\beta < \alpha} (\text{Card}(L_\beta)) \\ &= \text{Card}(\alpha) \cdot \sup_{\beta < \alpha} (\text{Card}(\beta)) = \text{Card}(\alpha). \end{aligned} \quad \text{Wenn } \alpha = \bar{\alpha} + 1,$$

dann ist  $\text{Card}(L_\alpha) = \text{Card}(\text{Def}(L_{\bar{\alpha}}))$ ; man sieht  
aber leicht, daß dies  $= \text{Card}(L_{\bar{\alpha}}) = \text{Card}(\bar{\alpha}) = \text{Card}(\alpha)$

ist.

—