

# MODELLE DER MENGENLEHRE

WINTERSEMESTER 2020/21

1. Dezember 2020

## VORLESUNG V

### § 7 Die kumulative Hierarchie

$$\boxed{\forall x \exists \alpha (x \in V_\alpha)}$$

von  
Neumann

$$\begin{array}{l}
 V_0 := \emptyset \\
 V_{\alpha+1} := \mathcal{P}(V_\alpha) \\
 V_\lambda := \bigcup_{\alpha < \lambda} V_\alpha
 \end{array}$$

$$\rho(x) := \alpha \iff x \in V_{\alpha+1} \setminus V_\alpha$$

MIRIMANOFF-RANG

$$\begin{aligned}
 \rightarrow \rho(x) &= \sup \{ \rho(y) + 1 ; y \in x \} = \bigcup_{y \in x} \{ \rho(y) + 1 \} \\
 V_\alpha &= \{ x ; \rho(x) < \alpha \}
 \end{aligned}$$

Ränge ausrechnen:

$$\begin{array}{l}
 x, y \\
 \rho(x) = \alpha \\
 \rho(y) = \beta
 \end{array}$$

$$\begin{aligned}
 \rho(\{x\}) &= \sup \{ \rho(y) + 1 ; y \in \{x\} \} \\
 &= \rho(x) + 1 = \alpha + 1
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \rho(\{x, y\}) &= \sup \{ \rho(z) + 1 ; z \in \{x, y\} \} \\
 &= \max(\alpha + 1, \beta + 1)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \rho(\{ \{x\}, \{x, y\} \}) &= \rho(\{ \underbrace{\{x\}}_{\alpha+1}, \underbrace{\{x, y\}}_{\max(\alpha+1, \beta+1)} \}) \\
 &= \max(\alpha + 2, \max(\alpha + 1, \beta + 1) + 1)
 \end{aligned}$$

## Weitere Beispiele

$$\mathbb{N} = \omega = \text{Ord} \cap V_\omega$$

$$\subseteq V_\omega$$

$$\omega \in V_{\omega+1}$$

$$g(\omega) = \omega$$

$$g(\mathbb{N}) = \omega$$

$$\begin{aligned} g(\mathbb{N} \times \mathbb{N}) &= \sup \{ g(\langle u, v \rangle); u, v \in \mathbb{N} \} \\ &= \sup \{ \max(u+2, v+2); u, v \in \mathbb{N} \} \\ &= \omega. \end{aligned}$$

## KOROLLAR

Falls  $\lambda$  eine Limesordinalzahl ist

und  $\underline{x, y} \in V_\lambda$ , so ist  $\underline{\langle x, y \rangle} \in V_\lambda$   
und  $\langle x, y \rangle \in V_\lambda$ .

Hoffnung: Heißt dies, daß die  $V_\lambda$  Modelle des  
Paarmengenaxioms sind?

$$V_\lambda \models \forall x \forall y \exists p \forall z (z \in p \leftrightarrow z = x \vee z = y)$$

Wähle  $p = \langle x, y \rangle$ . Dies ist möglich  
nach Korollar.

Korollar Falls  $\lambda$  Linear, so gilt:  
 $V_\lambda \models \text{Paar}$ .

Lemma Falls  $\bar{X}$  eine beliebige transitive  
Menge ist, so gilt  
 $(\bar{X}, \varepsilon) \models \text{Extensionalität}$ .

Beweis

EXTENSIONALITÄT

$$\forall x \forall y (x=y \iff \forall z (z \varepsilon x \iff z \varepsilon y))$$



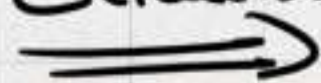
Ausz.  $(X, \varepsilon) \models \underline{\forall z (z \varepsilon x \iff z \varepsilon y)}$   
 $x, y \in X$

$$\forall z (z \varepsilon X \rightarrow (z \varepsilon x \iff z \varepsilon y))$$

Wegen der Transitivität von  $X$  erhalten wir

$$\underline{\forall z (z \varepsilon x \iff z \varepsilon y)}$$

Extensionalität



$$x=y$$

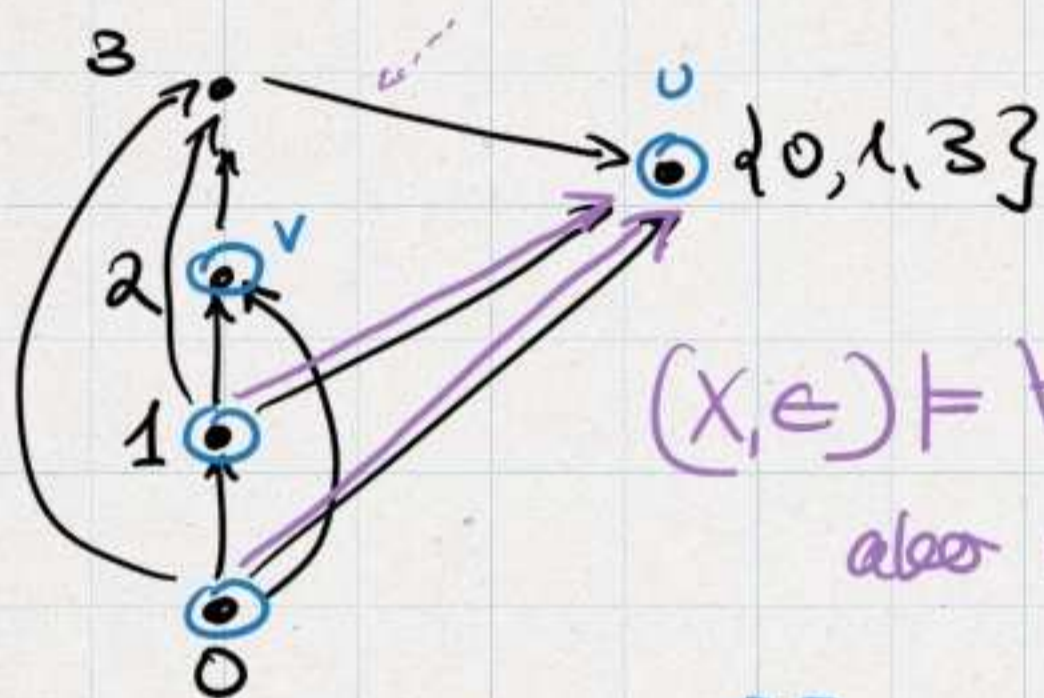
q.e.d.

Instruktives Gegenbsp.:

$$X = \{0, 1, 2, \{0, 1, 3\}\}$$

$\begin{matrix} \text{"} & \text{"} \\ \{0, 3\} & \{0, 1\} \end{matrix}$

In  $(X, \varepsilon)$  ist sowohl 2 als auch  $\{0, 1, 3\}$  ein Paar für 0 und 1.



$$(X, \varepsilon) \models \forall z (z \varepsilon u \leftrightarrow z \varepsilon v)$$

aber  $u \neq v$ .

⊙ Elemente von  $X$

d.h.  $(X, \varepsilon) \not\models$  Extensionalität.

Bemerkung Falls  $X$  transitiv ist und  $(X, \varepsilon) \models$  Paar mit

$$(X, \varepsilon) \models \forall z (z \varepsilon p \leftrightarrow z = \underline{x} \vee z = \underline{y})$$

Dann gilt  $p = \{x, y\}$ .

[falls  $a \varepsilon p \rightarrow a \in X$  wg. Transitivität.]

Bisher Falls  $\lambda$  Limes, so  $V_\lambda \models \text{Ext} + \text{Paar}$ .

Berechnen weiterer Ränge:

$$p(x) = \alpha$$

$$p(\cup x) ?$$

$$p(z) + 1 \leq p(y)$$

$$\{z; \exists y (y \in x \wedge z \in y)\}$$

$$p(y) + 1 \leq p(x) \quad \boxed{p(y) < p(x)} \quad \boxed{p(z) < p(y)}$$

$$p(\cup x) = \sup \{ p(z) + 1; \exists y \in x \{ z \in y \} \}$$

$$p(\cup x) \leq \alpha.$$

[genauer: wenn  $\alpha$  Limes, so  $p(\cup x) = \alpha$   
wenn  $\alpha \in \text{NF}$ , so  $p(\cup x) = \beta < \alpha$   
 $\beta = \alpha + 1$ ]

Korollar Falls  $\lambda$  beliebig und  $x \in V_\lambda$ ,  
so ist  $\cup x \in V_\lambda$ .

Korollar Falls  $\lambda$  Limes, so  
 $V_\lambda \models \text{Ext} + \text{Paar} + \text{Vereinigung}$ .

## POTENZMENGE

$$f(x) = \alpha$$
$$f(p(x)) ?$$

$$\left[ \begin{array}{l} \text{Falls } y \subseteq x, f(y) \leq f(x) \\ f(p(x)) = \sup \{ f(y) + 1 \mid y \subseteq x \} \\ \quad \neq \alpha + 1. \end{array} \right.$$

[weil  $x \in p(x)$  und  $f(x) = \alpha$ ]

KOROLLAR Falls  $\lambda$  kleiner, so ist

$V_\lambda \models \text{Ext} + \text{Paar} + \text{Vereinigung} + \text{Potenzm.}$

[Man beachte, daß die Potenzmenge einer Menge in  $V_\lambda$  immer die "echte" Potenzmenge ist, daß jede TM  $y \subseteq x$  bereits in  $V_\lambda$  liegt.]

## AUSSONDERUNG

Für jede Formel  $\varphi$  und Parameter  $\vec{p}$

$$\forall x \exists a \forall z (z \in a \iff \varphi(z, \vec{p}))$$

Falls wir wollen, daß die  $\varphi$ -Instanz von Aussonderung in  $V_\lambda$  gilt (für  $x, \vec{p}$ ), dann brauchen wir:

$$x_\varphi := \{ z \in X; (V_\lambda, \epsilon) \models \varphi(z, \vec{p}) \}$$

$$x_\varphi \subseteq X$$

$$f(x_\varphi) \leq f(x)$$

$$\implies x \in V_\lambda \longrightarrow x_\varphi \in V_\lambda. \quad (*)$$

Bemerkung 1. Es gibt hier ein potentielles Problem mit der Absolutheit von Formeln. Es kann nämlich sein, dass

$$\{ z \in X; \varphi(z, \vec{p}) \} \neq \{ z \in X; (V_\lambda, \epsilon) \models \varphi(z, \vec{p}) \}$$

Eine Formel heißt absolut zwischen Modellen  $M \subseteq N$  falls für alle  $z \in M$

$$M \models \varphi(z) \iff N \models \varphi(z).$$

Viele Formeln sind nicht absolut.

Bemerkung 2 Dieses potentielle Problem verschwindet hier, da wir nicht wissen müssen, was  $\{ z \in X; (V_\lambda, \epsilon) \models \varphi(z, \vec{p}) \}$  ist, sondern nur  $x_\varphi \subseteq X$ .

KOROLLAR Falls  $\lambda$  Limes,  $V_\lambda \models \text{FST}$ .

Bemerkung 3 Um  $x \neq y$  auszusondern ver-  
weenden wir nicht  $\neq$ , sondern

$$\Phi(z, \vec{p}) := (\exists x_1 \in V) \neg \varphi(z, \vec{p})$$

Warum ist dies eine Formel?

Diese Formel ist eine rekursive Defini-  
tion, bei der der Existenzquantorfall durch

$\exists x \in V_1$  ...  
interpretiert wird.

---

### UNENDLICHKEIT

Falls  $\mathbb{N} \in V_\alpha$ , so gilt

$V_\alpha \models \mathbb{N}$  ist eine induktive Menge

$\implies V_\alpha \models \text{Unend.}$

Wie vorher bedeutet:

$$\mathbb{N} \in V_{\omega+1} \setminus V_\omega.$$

KOROLLAR Falls  $\lambda > \omega$  Limes ist,

so ist  $V_\lambda \models \mathbb{Z}$ .

Wobei  $\mathbb{Z} = \text{Ext} + \text{Paar} + \text{Ver} + \text{Aus} + \text{Unend.}$   
 $+ \text{Pot}$



# METAMATHEMATISCHE KONSEQUENZ

$ZF \vdash$  es ex. ein Modell von  $Z$

welches? z.B.  $V_{\omega+\omega}$ .

$$\exists X \underbrace{(X, \in) \models Z}_{\text{rekursive Def.}}$$

Aber nach dem Gödelschen Vollständigkeits  
satz gilt:

"es ex. ein Modell von  $Z$ "



$Z$  ist widerspruchsfrei

$\text{Cons}(Z)$

$ZF \vdash \text{Cons}(Z)$ .

Der 2. Gödelsche Unvollständigkeitsatz  
besagt:

$Z \not\vdash \text{Cons}(Z)$

[wobei  $Z$  ist inkonsistent]

$\implies ZF$  ist strikt stärker als  $Z$ .

Mit anderen Worten: das Erhebungsaxiom folgt  
nicht aus den anderen Axiomen [wobei  
 $Z$  ist inkonsistent].

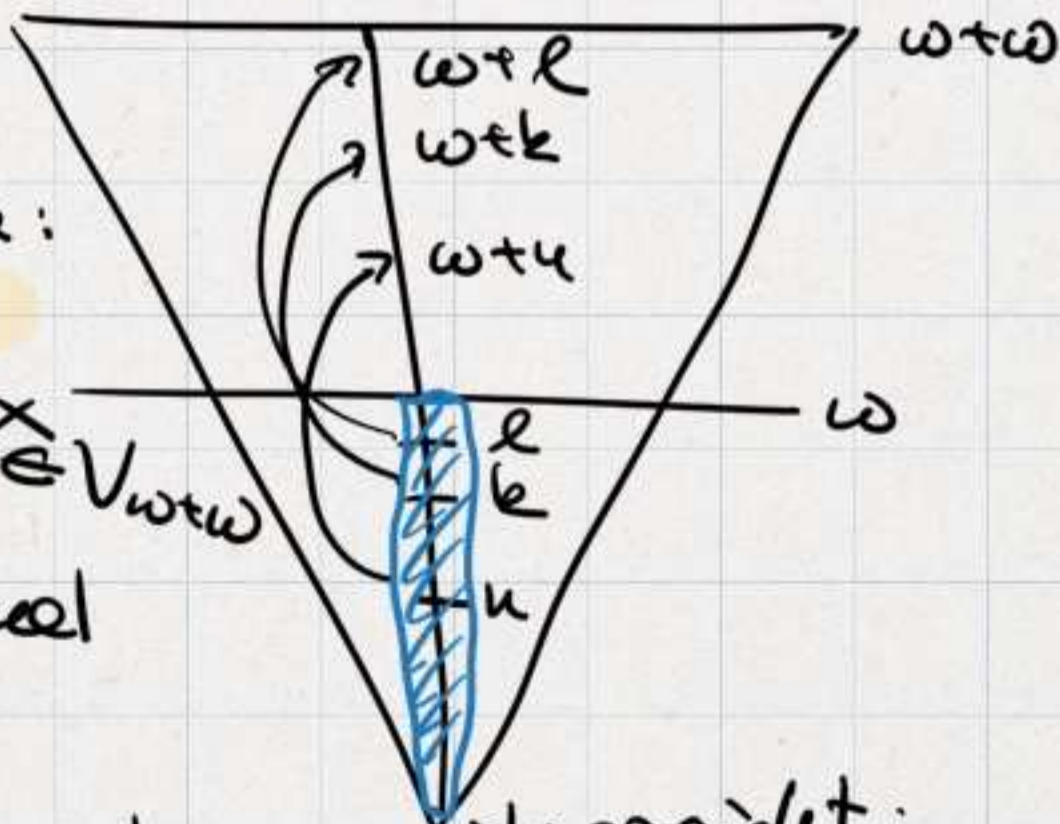
# ERSETZUNG

Abstrakt metamathematisch wissen wir bereits, dass wir nicht erwarten können, dass auf irgendeiner von Neumanns Stufe in ZF das Ersetzungsaxiom beweisbar wäre:

$$\begin{aligned} \text{Azo. } ZF &\vdash \forall \lambda F \text{ "Ersetzung"} \\ \implies ZF &\vdash \exists M \text{ "M = ZF"} \\ \implies ZF &\vdash \text{Cons}(ZF) \\ \stackrel{\text{z.G.}}{\implies} ZF &\text{ ist inkonsistent.} \\ \text{U.w.S.} & \end{aligned}$$

Aber wenn konkret:

Ersetzung würde heißen:  
 für jede fkt. Formel  $\phi$  und jede Menge  $x \in V_{\omega+\omega}$  ist das Bildbereich von  $x$  unter der Formel auch in  $V_{\omega+\omega}$ .



Bsp. einer Funktion, die diesem widerspricht:  
 $F(u) := \omega+u$ .

Betrachten wir

$$\rightarrow R := \{F(u); u \in \mathbb{N}\}$$

$$g(R) = \sup \{g(F(u)); u \in \mathbb{N}\}$$

$$= \sup \{g(\omega + u); u \in \mathbb{N}\}$$

$$= \sup \{ \omega + u; u \in \mathbb{N} \}$$

$$= \omega + \omega$$

$$\Rightarrow R \notin V_{\omega + \omega}$$

Wie konstruieren wir aus dieser Idee einen Widerspruch zur Erreichbarkeit:

$$\varphi_1(x, y) : \iff x \in \mathbb{N} \wedge y = \omega + x$$

Warum ist dies eine Formel in der Sprache der ML

**REKURSIONSSATZ**

Falls Erreichung in  $V_{\omega + \omega}$  gilt, so können wir Erreichung auf  $\varphi_1$  und INS  $V_{\omega + \omega}$  anwenden, um die Menge  $R$  zu erhalten. Aber  $R \notin V_{\omega + \omega}$ . Widerspruch!

Das gleiche Argument funktioniert für

$$V_{\omega \cdot 3} \text{ mit } \varphi_2(x, y) \iff x \in \mathbb{N} \wedge y = \omega \cdot 2 + x$$

$$V_{\omega \cdot (n+1)} \text{ mit } \varphi_n(x, y) \iff x \in \mathbb{N} \wedge y = \omega \cdot n + x$$

$$V_{\omega^2} \text{ mit } \varphi_{\infty}(x, y) = x \in \mathbb{N} \wedge y = \omega \cdot x$$

usw.

### ZUSAMMENFASSENDE BEMERKUNG:

Der Grund, warum  $V_{\omega^2}$  kein Modell von Spezierung ist, ist:

es gibt eine definierbare Funktion  $F: x \rightarrow V_{\omega^2}$  mit  $x \in V_{\omega^2}$ , so daß die Ränge der  $F$ -Bilder von  $y \in x$  unbeschränkt in  $\omega^2$  sind.

Was ist mit  $V_{\aleph_1}$ ?

[Hier kann es, wg. der Regularität von  $\aleph_1$  keine unbeschränkte Fkt. von  $\mathbb{N}$  nach  $\aleph_1$  geben!]

Idee: Der Beweis des Satzes von Hartogs gibt uns eine definierbare Surjektion von  $\mathcal{P}(\mathbb{N}) \times \mathcal{P}(\mathbb{N} \times \mathbb{N})$  nach  $\aleph_1$ .

$$\overline{P(\mathbb{N})} \times \overline{P(\mathbb{N} \times \mathbb{N})} \in V_{\omega+s} \subseteq V_{\aleph_1}$$

$$\uparrow$$

$$X \subseteq \mathbb{N}$$

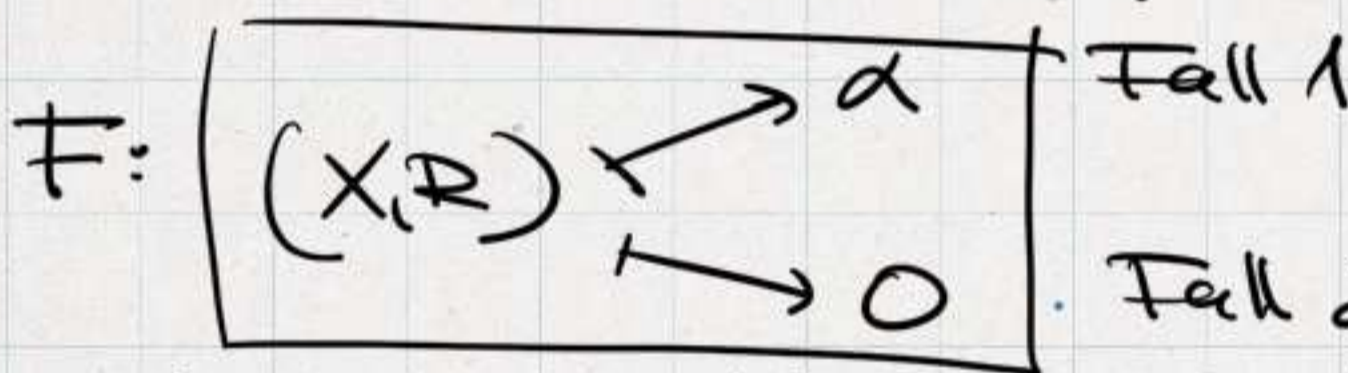
$$\uparrow$$

$$R \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$$

HA:  $\uparrow$  Bestimmen  
 Sie den Rang  
 genau aus!

$(X, R) \xrightarrow{\text{Fall 1}} (X, R)$  ist Wohlordnung  
 Dann ex. eindeutig best.  
 Ordinalzahl  $\alpha < \aleph_1$  mit  
 $(\alpha, \varepsilon) \cong (X, R)$

Fall 2  $\rightarrow$  nicht.



Fall 1

Fall 2

Für jedes  $\alpha < \aleph_1$  ex. eine  $(X, R)$  mit  
 $(X, R) \cong (\alpha, \varepsilon)$ .

D.h.  $\{ F(X, R) ; X \subseteq \mathbb{N}, R \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N} \}$

$$= \aleph_1$$

Wir können also die folgende funktionale  
 Formel betrachten:

$$\psi(x, y) : \iff x = (X, R) \in \overline{P(\mathbb{N})} \times \overline{P(\mathbb{N} \times \mathbb{N})}$$

$$\text{und } y = F(x)$$

Dieser Beweis kann leicht verallgemeinert werden zu:

Theorem Falls  $\kappa$  eine Nachfolgerkardinalzahl  $\kappa = \aleph_{\alpha+1}$  ist, so ist  $V_\kappa \models \text{GZ}$ .

[Beweis, wie oben nur mit  $\aleph_\alpha$  statt  $\aleph$ .]

FRAGE Was gilt, falls  $\kappa$  eine Limeskardinalzahl ist.

Theorem Falls  $\kappa$  stark unerreichbar ist, so gilt  $V_\kappa \models \text{GZ}$ .  
Insbesondere:  $V_\kappa \models \text{ZF}$ .

[Metamathematische Bemerkung:

$$\implies \text{ZF} \not\models \exists \kappa$$

$\kappa$  stark unerreichbar,

woher ZF ist widersprüchlich.]

Lemma  $\kappa$  sei stark unendlich  
[regulär + stark linear]

Dann gilt:

$$(1) \quad \alpha < \kappa \implies \underline{|V_\alpha|} < \kappa$$

$$(2) \quad x \in V_\kappa : \\ x \in V_\kappa \iff |x| < \kappa.$$

Beweis (1) Induktion nach  $\alpha$ :

$$|V_0| = 0 < \kappa.$$

Falls  $|V_\alpha| < \kappa$ , so ist

$$|V_{\alpha+1}| = |\mathcal{P}(V_\alpha)| = 2^{|V_\alpha|} < \kappa.$$

Falls  $\lambda$  Limes,  $\lambda < \kappa$  und für  
alle  $\alpha < \lambda$   $|V_\alpha| < \kappa$

$$|V_\lambda| = \left| \bigcup_{\alpha < \lambda} V_\alpha \right| < \kappa \quad \text{nach Regularität von } \kappa.$$

(2)  $\implies$  folgt direkt aus (1)

$\impliedby$  Sei  $x \in V_\kappa$ ,  $|x| < \kappa$ .

$$A := \{p(y); y \in x\} \subseteq \kappa \quad |A| \leq |x|$$

$\implies$   $\alpha = \bigcup A < \kappa \implies x \in V_{\alpha+1} \subseteq V_\kappa$   
Regularität von  $\kappa$  q.e.d.

KONSEQUENZ:

Um zu zeigen, daß  $x \in V_K$  heißt es  
aus zu zeigen:

$$\boxed{x \in V_K \ \& \ |x| < \kappa.} \quad (*)$$

### BEWEIS DES THEOREMS.

Wir zeigen sogar stärker:

$F: V_K \rightarrow V_K$  beliebig  
und  $x \in V_K$ , dann ist

$$R := \{F(y); y \in x\} \in V_K.$$

Betrachte  $R$ : und Ann.  $R \in V_K$

$$|R| \leq |x|$$

$$x \in V_K$$

Lemma  
(2)

$$\implies |x| < \kappa$$

$$\left. \begin{array}{l} |R| \leq |x| \\ x \in V_K \end{array} \right\} |R| < \kappa$$

(\*)  
 $\implies$

$$R \in V_K.$$

q.e.d.

Dieser Beweis zeigt mehr  
als er soll!