

1. Bäume

Ein Baum ist eine partiell geordnete Menge (T, \leq_T) ,
 so dass für jedes $x \in T$ die Menge $\{y \mid y \leq_T x\}$
 durch \leq_T wohlgeordnet wird.

Sei $x \in T$, Definiere

$$ht_T(x) = \text{otp} \{y \mid y \leq_T x\} \quad \text{"die Höhe von } x \text{"}$$

$$T_\alpha = \{x \mid ht_T(x) = \alpha\} \quad \text{"die } \alpha\text{-te Stufe von } T \text{"}$$

$$ht(T) = \sup \{ht_T(x) + 1 \mid x \in T\} \quad \text{"die Höhe von } T \text{"}$$

Ein Zweig b in T ist eine maximale linear geordnete
 Teilmenge $b \subseteq T$. Die Länge von b ist der Ordnungstyp
 von b .

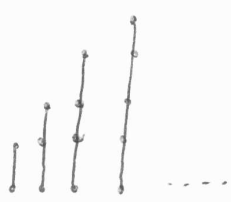
Eine Antikette A in T ist eine Menge $A \subseteq T$, so dass
 zwei verschiedene Elemente $x, y \in T$ stets unvergleichbar sind,
 d.h. weder $x \leq_T y$ noch $y \leq_T x$.

Ein Zweig der mit jeder Stufe von T einen nicht-leeren Durchschnitt hat heißt Konfigural.

Ein Baum der Höhe n , bei dem alle Stufen eine Kardinalität $< n$ haben, heißt n -Baum.

Satz: Jeder n -Baum T hat einen Konfiguralen Zweig.

Gegenbeispiel: Es reicht nicht, daß der Baum Höhe n hat.



Das ist auch ein Baum!

Beweis: Wähle rekursiv $t_n \in T_n$, so dass $t_n \subset t_{n+1}$ und t_n immer Nachfolger auf jeder Stufe T_m mit $n < m$ hat. Diese Rekursion bricht nicht ab. Denn da T Höhe n hat, aber nur endlich viele Elemente in T_0 existiert es $t_0 \in T_0$ mit dieser Eigenschaft. Nun kann man, da T_1 nur endlich viele Elemente hat ein geeignetes t_1 finden. usw.

offen sich/lich ist $\{L_n | L_{n+1}\}$ ein komplanter Zweig.



Frage: Gibt es einen w_1 -Baum ohne komplanter Zweig?

Ein solcher Baum heißt Proroszejn-Baum. Allgemeiner ist ein k -Proroszejn-Baum ein k -Baum ohne komplanter Zweige.

Satz (Proroszejn)

Es gibt einen Proroszejn-Baum.

Beweis: Semihor letztes Semester.

Frage: Gibt es einen w_2 -Proroszejn-Baum?

~~Wir werden sehen: Diese Frage wird von ZFC nicht~~

entschieden.

Wir werden sehen: $\text{Con}(ZFC) \rightarrow \text{Con}(ZFC + \text{ex. } \omega_2\text{-$
 $\text{Aussatzsatz - Bew.})$

D.h. gibt es ein Modell von ZFC, so gilt es auch
eines von $ZFC + \text{ex. } \omega_2\text{-Aussatzsatz - Bew.}$ (Forcing).

Aber nicht: $\text{Con}(ZFC) \rightarrow \text{Con}(ZFC + \text{ex. kein}$
 $\omega_2\text{-Aussatzsatz - Bew.})$.

Dazu braucht man eine stärkere Voraussetzung
(große Kardinalzahl).

Allerdings gilt folgender

Satz Sei κ regulär und T ein Baum der Höhe κ .
Sei $\lambda < \kappa$, so dass für alle $\alpha < \kappa$ $|T_\alpha| < \lambda$
gilt. Dann hat T einen kompakten Zweig.

Beweis: Sei λ o. B. d. A. regulär, für jedes $S \leq \kappa$ mit $cf(S) = \lambda$ wähle $t_S \in T_S$ beliebig. Nun wähle

für jedes $S \leq \kappa$ mit $cf(S) = \lambda$

ein $S_S <_T t_S$, so dass

$$\{s \mid S_S <_T s\} \cap T_S = \{t_S\}.$$

Ein solches ex., weil sonst wäre

$|T_S| \geq \lambda$. Nach dem Lemma von

Fodor ex. eine stationäre Menge

$$A \subseteq \{S \leq \kappa \mid cf(S) = \lambda\} \text{ und } \gamma < \kappa, \text{ so}$$

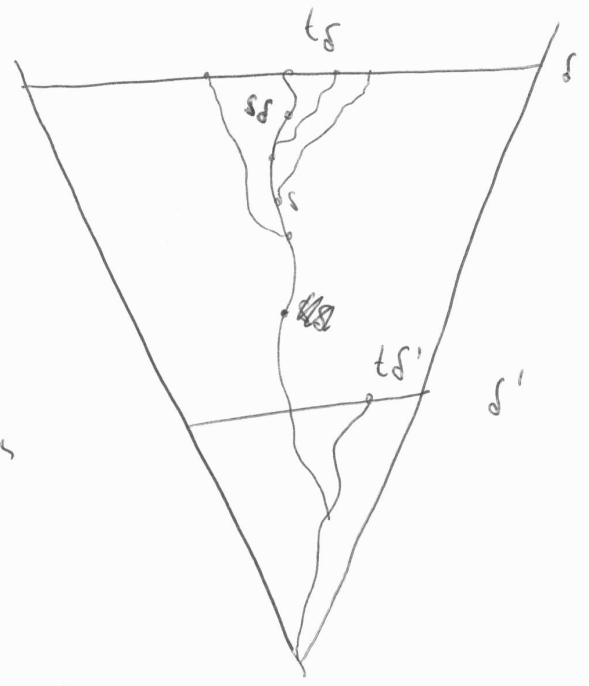
dass $ht_T(S_S) = \gamma$ für alle $S \in A$.

Da $|T_\gamma| < \lambda < \kappa$ ist, gibt es also ein $s \in T_\gamma$, so

dass $S_S = s$ für unbeschrankt viele $S \leq \kappa$. Nun sieht

man leicht, dass für zwei solche $S' \leq S$ $t_{S'} < t_S$ gilt. Also definieren die zugehörigen t_S einen konvergen

Zweig. \square



Zur Erinnerung:

Eine Funktion $f: E \rightarrow \lambda$ mit $E \subseteq \lambda$ heißt regressiv,
wenn $f(\alpha) < \alpha$ für alle $0 \neq \alpha \in E$ gilt.

Satz von Todor

Sei $\kappa > \omega$ regulär und $E \subseteq \kappa$ stationär.

Ist dann $f: E \rightarrow \kappa$ regressiv, so gibt es

ein $\beta \in \kappa$, so dass die Menge $\{\alpha \in E \mid f(\alpha) = \beta\}$

stationär in κ ist.

Ein κ -Baum, der weder einen Zweig noch eine
Antikette der Größe κ besitzt, heißt κ -Sush-Baum.

Die Existenz von ω_1 -Sush-Bäumen hängt eng mit
einer klassischen Frage von M. Sierowski zusammen
(vgl. Seminar letztes Semester).

Es gilt: i) $\text{Con}(ZFC) \rightarrow \text{Con}(ZFC + \text{ex. } \omega_1\text{-Sush-Baum})$
ii) $\text{Con}(ZFC) \rightarrow \text{Con}(ZFC + \text{ex. kein } \omega_1\text{-Sush-Baum})$

(i) wurde im Seminar gezeigt. Für (ii) benötigt man
iteriertes Forcing.

Die Situation für höhere Kardinalzahlen ist wie für
 κ -Aronszajn-Däume. Die Konsistenz der Existenz geht
mit Forcing, die Konsistenz der Nicht-Existenz braucht
große Kardinalzahlen.

Ein κ^+ -Baum heißt κ^+ -Kurepa Baum, wenn

er κ^+ viele Zweige hat.

Die Situation bzgl. Existenz / Nicht-Existenz ist ^{ähnlich} wie bei

Suslin - Bäume.

Eine κ^+ -Kurepa Familie ist eine Menge $\mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}(\kappa^+)$,

so dass $|\mathcal{F}| = \kappa^+$ und für alle $\alpha < \kappa^+$

$|\mathcal{F} \upharpoonright \alpha| \leq \kappa$ gilt, wobei

$$\mathcal{F} \upharpoonright \alpha = \{x \cap \alpha \mid x \in \mathcal{F}\}.$$

Satz Eine κ^+ -Kurepa Familie existiert genau dann,

wenn ein κ^+ -Kurepa Baum existiert.

Beweis: Sei $(T, <_T)$ ein κ^+ -Kurepa Baum, sei o.B.d.A.

$T = \kappa^+$ und $\alpha < \beta$ falls $\alpha <_T \beta$. Sei \mathcal{F} die Menge der kompakten Zweige von T . Dann ist \mathcal{F} eine κ^+ -Kurepa Familie.

Sei umgekehrt \mathcal{F} eine ω^+ -Kurepa Familie. ⑨

Für jedes $x \in \mathcal{F}$ definiere eine Funktion $f_x: \omega^+ \rightarrow \mathcal{P}(\omega^+)$

durch $f_x(\alpha) = x \cap \alpha$. Sei $T = \{f_x \mid x \in \mathcal{F} \wedge \alpha < \omega^+\}$.

Für $g_1, g_2 \in T$ setze $g_1 <_T g_2$ genau dann, wenn

$g_1 \in g_2$. Offensichtlich ist $\tilde{T} = \langle T, <_T \rangle$ ein Baum.

Da $|\mathcal{F} \cap \alpha| \leq \omega$ für alle $\alpha < \omega^+$ gilt, ist \tilde{T} ein ω^+ -Baum. Und für jedes $x \in \mathcal{F}$ ist $b_x = \{f_x \mid \alpha < \omega^+\}$ ein kompakter Zweig, so dass $b_x \neq b_y$ für $x \neq y$ gilt. D.h. T ist ein ω^+ -Kurepa Baum. □

Satz Es gelte CH. Dann gibt es eine Bedingungsreihe

\mathcal{P} mit $\mathcal{P} \Vdash$ (es ex. ein ω_1 -Kurepa Baum).

Beweis: Sei \mathcal{P} die Menge der Paare (\tilde{T}, f) mit

(1) $\tilde{T} = \langle T, <_T \rangle$ ist ein Baum, $T = f < \omega_1$

(2) Jedes $x \in T$ hat zwei Nachfolger auf der höchsten Stufe

(3) Für jedes $x \in T$ gibt es einen kompakten Zweig durch x .

(4) f ist injektive Funktion, $\text{dom}(f) \subseteq \omega_2$, $|\text{dom}(f)| = \omega$

(5) $\text{rng}(f) \in \{b \mid b \text{ konfekter Zweig in } T\}$.

Sei $(\tilde{T}_1, f_1) \leq (\tilde{T}_2, f_2)$ gdw.

(a) \tilde{T}_1 ist Endfortsetzung von \tilde{T}_2

(b) $\text{dom}(f_1) \supseteq \text{dom}(f_2)$

(c) $f_1(\gamma) = f_2(\gamma)$ für alle $\gamma \in \text{dom}(f_2)$.

\mathbb{T} ist ω_1 -abgeschlossen. Denn sei $\langle p_\gamma \mid \gamma < \delta \rangle$ für $\delta < \omega_1$ eine absteigende Folge von Bedingungen $p_\gamma = (\tilde{T}_\gamma, f_\gamma)$, $\tilde{T}_\gamma = \langle T_\gamma, \leq_\gamma \rangle$.

Setze $T_\delta = \bigcup \{T_\gamma \mid \gamma < \delta\}$, $\leq_\delta = \bigcup \{\leq_\gamma \mid \gamma < \delta\}$,

$\text{dom}(f_\delta) = \bigcup \{\text{dom}(f_\gamma) \mid \gamma < \delta\}$ und $f_\delta(\gamma) = \bigcup \{f_\gamma(\gamma) \mid \gamma \in \text{dom}(f_\gamma)\}$

für $\gamma \in \text{dom}(f_\delta)$. Dann ist $p_\delta \leq p_\gamma$ für alle $\gamma < \delta$. Dabei sind (1), (2), (4), (5) und (a) - (c) klar. Bleibt (3) zu zeigen. Sei

$x \in T_\delta$. Sei $\langle \gamma_n \mid n \in \omega \rangle$ eine in δ konfekte, monoton steigende

Folge mit $\text{ht}_T(x) < \gamma_0$. Da (3) für alle p_δ gilt, gibt es

eine Folge $x \leq_T x_0 \leq_T x_1 \leq_T x_2 \leq_T \dots$, so dass $\text{ht}_T(x_n) = \gamma_n$

für alle $n \in \omega$ gilt. Diese definiert einen konfekten Zweig.

Außerdem ist $D_\alpha = \{(T, f) \in \mathcal{P} \mid \text{ht}(T) \geq \alpha\}$ für alle $\alpha < \omega_1$ dicht in \mathcal{P} . Seien also $(T', f') \in \mathcal{P}$ mit $\text{ht}(T') = \beta$ und $\beta < \alpha < \omega_1$ gegeben. Wir müssen $(T, f) \in (T', f')$ mit $(T, f) \in D_\alpha$ finden. Das kann man rekursiv tun. Definiere T_γ und f_γ für $\beta \leq \gamma \leq \alpha$. Dabei treten die folgenden Fälle auf:

① $\gamma = \beta$: Dann setze $T_\gamma = T'$ und $f_\gamma = f'$.

② $\gamma \in \text{Lim}$: Dann setze $T_\gamma = \bigcup \{T_\nu \mid \beta \leq \nu < \gamma\}$
 und $f_\gamma(y) = \bigcup \{f_\nu(y) \mid \beta \leq \nu < \gamma\}$
 für alle $y \in \text{dom}(f')$.

Um zu sehen, daß dadurch eine Bedingung definiert wird ist insbesondere (3) zu zeigen. Das geht wie im Beweis der Abgeschlossenheit.

③ $\gamma = \gamma + 1, \gamma \notin \text{Lim}$. Dann definiere T_γ so, dass jedes $x \in T_\gamma$ genau zwei direkte Nachfolger hat. Setze jedes $f_\gamma(v)$ ~~stets~~ jeweils geeignet fort.

④ $\gamma = \mathbb{Z} + i\mathbb{Z}$, $\lambda \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$. Dann wähle für jedes $x \in T_{\lambda, \mathbb{Z}}$ einen in $T_{\lambda, \mathbb{Z}}$ konformen Zweig b_x und setze diesen eindeutig in T_{γ} fort. Werden dadurch konforme Zweige aus $\text{rng}(f_x)$ noch nicht auf T_{γ} fortgesetzt, so füge auch für jedes von diesen einen eindeutigen Partner darüber zu T_{γ} hinzu.

Setze $T = T_{\alpha}$, $f = f_{\alpha}$.

Desweiteren ist $D_{\alpha} = \{(T, f) \in \mathbb{P} \mid \alpha \in \text{dom}(f)\}$ ~~dicht~~ für alle $\alpha \in \mathbb{C}$ dicht in \mathbb{P} . Sei also $(T', f') \in \mathbb{P}$ und $\alpha \notin \text{dom}(f')$. Wir müssen ein $(T, f) \in (T', f')$ mit $\alpha \in \text{dom}(f)$ finden. Setze $T = T'$. Also reicht es einen konformen Zweig in T zu finden, der noch nicht in $\text{rng}(f')$ liegt. Aber das ist möglich. Denn mit (2) und (3) und einem Argument wie im Beweis der Abgeschlossenheit sieht man, dass T 2^{ω} -viele konforme Zweige hat.

Können wir nun noch die ω_2 -AD zeigen, so ist wir fertig. Sei dazu $W \subseteq \mathcal{P}$ mit $|W| = \omega_2$. Dann gibt es aufgrund des Δ -System-Lemmas ein $Z \subseteq W$ mit $|Z| = \omega_2$ und $S \subseteq \omega_2$, so dass $\text{dom}(f_1) \cap \text{dom}(f_2) = S$ für alle $(T_1, f_1) \neq (T_2, f_2) \in Z$ gilt. Aufgrund von CH ist aber sowohl die Anzahl der (abzählbaren) Bäume als auch der Zweige \aleph_1 der Bäume ω_1 . Also gibt es ein $Z_1 \subseteq Z$ mit $|Z_1| = \omega_2$, so dass $T_1 = T_2$ und $f_1 \upharpoonright S = f_2 \upharpoonright S$ für alle $(T_1, f_1), (T_2, f_2) \in Z_1$ gilt. Solche Bedingungen sind aber kompatibel. Somit hat jede Menge von paarweise inkompatiblen Bedingungen höchstens Mächtigkeit ω_1 . \square

Zur Erörterung:

Δ -System-Lemma

Sei $\kappa < \aleph_1 = \aleph$. Sei W eine Menge von Mengen mit Kardinalität kleiner \aleph und $|W| = \aleph^+$. Dann ex. $Z \subseteq W$ mit $|Z| = \aleph^+$ und A , so dass für alle $X, Y \in Z$ $X \cap Y = A$ gilt.

Nun soll doch noch ein ω_1 -stark Baum erzeugt werden.
Wir zeigen gesagter: Cohen-Forcing fügt eben stark-Baum
hinzu. Dazu müssen wir eben Brouwer-Baum konstruieren.

Lemma Es gibt eine Folge $\langle f_\alpha \mid \alpha \in \omega_1 \rangle$, so dass

- (1) Für alle $\alpha \in \omega_1$ ist f_α eine injektive Funktion $f_\alpha: \alpha \rightarrow \omega$.
- (2) Für alle $\alpha < \beta < \omega_1$ gilt $f_\alpha(\gamma) = f_\beta(\gamma)$ für alle außer
endlich viele $\gamma < \alpha$.
- (3) Für alle $\alpha \in \omega_1$ ist $\omega\text{-rang}(f_\alpha)$ unendlich.

Beweis: Wir wählen die f_α rekursiv. Ist f_α bereits definiert,
so wähle ein $\eta \in \omega\text{-rang}(f_\alpha)$ und setze $f_{\alpha+1} = f_\alpha \cup \{ \langle \alpha, \eta \rangle \}$.

Das kann man ^{wegen (3)} unendlich oft machen und so bis zum
höchsten Limes kommen. Sei also f_α für $\alpha < \gamma$ bereits definiert
und $\gamma \in \text{Lim}$. Dann wähle α_n für $n \in \omega$ mit $\alpha_0 < \alpha_1 < \alpha_2 < \dots$

und $\sup \{ \alpha_n \mid n \in \omega \} = \gamma$. Setze $f_0 = f_{\alpha_0}$ und definiere induktiv
 $f_n: \alpha_n \rightarrow \omega$, so dass f_n injektiv ist, ~~und~~ $f_n(\gamma) = f_{\alpha_n}(\gamma)$ für alle
außer endlich viele $\eta \in \alpha_n$ und $f_{n+1} \upharpoonright \alpha_n = f_n$.

Sei $g = \bigcup \{g_\alpha \mid \alpha \in U\}$. Dann w\u00e4re (1) und (2) gelten, aber (3) k\u00f6nnte schief gehen. Um das zu beheben, definiere $f_\alpha(x_\alpha) = g(x_\alpha)$ und $f_\alpha(\gamma) = g(\gamma)$ f\u00fcr alle $\gamma \notin \{x_\alpha \mid \alpha \in U\}$. Dann ist $\{g(x_{\alpha_{n+1}}) \mid \alpha \in U\} \subseteq \subseteq (\omega\text{-rng}(f_\alpha))$. Also gilt auch (3). \square

Die Menge $\{f_\alpha \upharpoonright \beta \mid \alpha, \beta \in U_n\}$ ~~ist~~ mit der Inklusion als partielle Ordnung ist ein Baum T . Da alle $f \in T_\alpha$ ($\alpha \in U_n$) sich nur an endlich vielen Stellen von f_α unterscheiden, ist jedes T_α abz\u00e4hlbar. Au\u00dferdem hat der Baum keine \u00fcberabz\u00e4hlbaren Zweige. Denn ang. $\langle g_\alpha \mid \alpha \in U_n \rangle$ w\u00e4re es solcher. Dann w\u00e4re $g := \bigcup \{g_\alpha \mid \alpha \in U_n\}$ eine injektive Funktion von U_n nach ω . Widerspruch! Also ist T ein Pr\u00e4speyer-Baum.

Nun betrachte f\u00fcr ~~jede~~ eine Funktion $r: \omega \rightarrow \omega$ \u00fcber Baum

$$T_r = \{ r \circ (f_\alpha \upharpoonright \beta) \mid \alpha, \beta \in U_n \}.$$

Dann ist T_r wie zuvor T ein ω_1 -Baum. Abhängig von r muß er aber nicht unbedingt ein Praxstoffs-Baum sein. Ist aber r Cohen-generisch, so ist es sogar ein ω_1 -Suslin Baum.

Satz Sei $\mathcal{P} := \{p: \omega \rightarrow \omega \mid \omega \in \omega\}$ geordnet durch \leq .

Sei G \mathcal{P} -generisch über V und $r := \bigcup G$.

Dann gilt $V[G] \models T_r$ ist ein ω_1 -Suslin Baum.

Wir betrachten folgendes

Lemma Sei \mathcal{P} abzählbar und G \mathcal{P} -generisch über V .
in $V[G]$ über-

Dann ex. für jedes X abzählbare $X \subseteq \omega_1$, $X \in V[G]$, eine in V überabzählbare Menge $Y \subseteq X$, $Y \in V$.

Beweis: Sei $\dot{X}^G = X$. Wähle für jedes $\alpha \in X$ ein $p_\alpha \in G$

mit $p_\alpha \Vdash \check{\alpha} \in \dot{X}$. Ein solches ex. nach Wahrheitslemma. Da

X überabzählbar ist, \mathcal{P} aber abzählbar, gibt es ein $\gamma \in \omega_1$

und ein überabzählbares $Z \subseteq X$ mit $p_\alpha = p_\gamma$ für alle $\gamma \in Z$.

Setze $Y = \{\alpha \mid p_\gamma \Vdash \check{\alpha} \in \dot{X}\}$.

Denn gilt $\alpha \in Y \Rightarrow \exists p \in G \quad p \Vdash \alpha \in X \Rightarrow M[G] \models \alpha \in X$.
Wahrheitslehre

Also $Y \subseteq X$, aber auch $Y \in X$ nach Definierbarkeitslehre.

Außerdem ist $Z \in Y$ und Z ist überabzählbar in $V[G]$.
und damit auch in V

Somit ist auch Y überabzählbar in $V[G]$. ~~Aber \mathcal{P} erfüllt die ω_1 -A.B. Daher ist Y auch in V überabzählbar.~~ \square

Nun zum Beweis des Satzes:

Wir zeigen zuerst, dass T_r keine konfinaler Zweige hat.

Beachte dazu: Ist $\beta \in \text{Lim}$, $g \in \{f_\alpha \upharpoonright \beta \mid \alpha \in \omega_1\}$, $p \in \mathcal{P}$ und

$\gamma < \beta$, so gibt es ein $\gamma < \eta < \beta$ und ein $q \leq p$ mit

$q \circ g(\eta) = g(\eta)$. Denn g ist injektiv. Also gibt es ein $\gamma < \eta < \beta$

mit $g(\eta) \notin \text{dom}(p)$. Setze $g = \langle p(0), p(1), \dots, p(\text{dom}(p)-1), 0, \dots, 0, \dots, g(\eta) \rangle$.

Ist also $\beta \in \text{Lim}$ ^{und} $g \in \{f_\alpha \upharpoonright \beta \mid \alpha \in \omega_1\}$, so stimmen g und rog

auf unbeschränkt vielen Punkten überein. Angenommen $\langle \text{rog}_\alpha \mid \alpha \in \omega_1 \rangle$

wäre ein konfinaler Zweig. Dann würde $\bigcup \{ \text{rog}_\alpha \mid \alpha \in \omega_1 \}$ auf

unbeschränkt vielen Punkten mit $\bigcup \{ g_\alpha \mid \alpha \in \omega_1 \}$ übereinstimmen.

Also gäbe es eine Bijektion von einer ω_1 -großen Menge
in ω_1 . ω_1^{\uparrow}

Bleibt zu zeigen, dass T_x keine überabzählbare Anzählung
hat. Ang. $\{r_\alpha(f_{\alpha\beta}) \upharpoonright \beta \mid \beta \in \mathbb{A}\}$ wäre eine solche. Dann
gäbe es nach dem Lemma ein $W \subseteq \mathbb{A}$, $|W| = \omega_1$, $W \in V$.

~~So dass~~ Also ist auch $\{r_\alpha(f_{\alpha\beta}) \upharpoonright \beta \mid \beta \in W\}$ eine über-
abzählbare Anzählung. Für $\beta \in W$ sei $g_\beta := f_{\alpha(\beta)} \upharpoonright \beta$.

Sei $p \in \mathbb{P}$. Wir werden ein $q \leq p$ finden und $\beta_1, \beta_2 \in W$,
so dass $q \Vdash (\check{r}_{\alpha} g_{\beta_1}$ und $\check{r}_{\alpha} g_{\beta_2}$ sind kompatible Funktionen).

D.h. aber $\forall \beta \in W \exists r_\beta \in \mathbb{P} \{g_\beta \restriction r_\beta \mid \beta \in W\}$ ist keine Anzählung. ω_1 .

Sei $p = \langle p(0), \dots, p(n-1) \rangle$. Für jedes $\beta \in W$ sei X_β die
endliche Menge $\{\xi \in \beta \mid g_\beta(\xi) < n\}$. Nach dem Δ -System-

Lemma ex. eine endliche Menge $S \subseteq W$ und ein überabzählbares

$Z \subseteq W$, so dass $X_{\beta_1} \cap X_{\beta_2} = S$ und $g_{\beta_1} \upharpoonright S = g_{\beta_2} \upharpoonright S$ für

alle $\beta_1 \neq \beta_2 \in Z$ gilt.

Sei nun $\beta_1 < \beta_2 \in \mathbb{Z}$. Wir behaupten, es ex. ein $g \in \mathcal{P}$

mit $g \circ (g_{\beta_2} \upharpoonright \beta_1) = g \circ g_{\beta_1}$. Offensichtlich gilt $g \upharpoonright \check{y} \circ \check{y}_{\beta_1} \subseteq \check{y} \circ g_{\beta_2}$.

Ein solches g ist leicht zu finden. Denn es gilt $X_{\beta_1} \cap X_{\beta_2} = \emptyset$

und $g_{\beta_1} \upharpoonright S = g_{\beta_2} \upharpoonright S$. Und ist $g_{\beta_1}(y) = m, y \in X_{\beta_1} - X_{\beta_2}$ und

$g_{\beta_2}(y) = k + m$, so ist $k \geq 0$ und wir können $g(k) = g(k)$

setzen. Analog, falls $g_{\beta_2}(y) \in X_{\beta_2} - X_{\beta_1}$. Dadurch wird g

auf einem Teil von $\{g_{\beta_1}(y), g_{\beta_2}(y) \mid g_{\beta_1}(y) \neq g_{\beta_2}(y)\}$

definiert. Ist $g(k)$ bereits definiert und $k = g_{\beta_1}(y) + g_{\beta_2}(y) =: m$,

so fahren wir wie eben fort. Wiederhole diesen Prozess

rekursiv. Ist schließlich g für $k \in \{g_{\beta_1}(y), g_{\beta_2}(y) \mid g_{\beta_1}(y) + g_{\beta_2}(y)\}$

noch nicht definiert, setze $g(k) = 0$. □

Zum Schluss noch eine exotische Frage:

Sei T ein κ -Baum.

(a) Ein Pseudozweig (ascent path) von T ist eine Folge

$\langle \vec{x}_\alpha \mid \alpha < \kappa \rangle$ mit

(i) $\vec{x}_\alpha = \langle x_\alpha(\eta) \mid \eta \in \kappa \rangle$ ist injektive Folge aus T_α

(ii) Sind $\alpha < \beta < \kappa$, so ex. $\eta \in \kappa$ mit $x_\alpha(\eta) \leq_T x_\beta(\eta)$ für alle $\eta \geq \eta$.

(b) Sei $\mu < \kappa$ regulär. T ist μ -abgeschlossen, falls jede Kette aus T der Länge $< \mu$ einen Nachfolger in T hat. D.h. $\langle T, \leq_T \rangle$ ist als Forcing μ -abgeschlossen.

Gibt es einen μ -abgeschlossenen κ -Souslinbaum mit Pseudozweig?