

Forcing - Serie 0 - Musterlösung

Aufgabe 0a.

Beh 1: A ist eine Antikette in P .

Wir beweisen indirekt und nehmen an es gibt $p, q \in A$, die in P kompatibel sind. Das heisst, es gibt ein $r \in P$ mit $p \leq r \leq q$. Da D dicht ist, gibt es ein $s \in D$ mit $s \geq r$. Das heisst, p und q sind auch in D kompatibel. Somit ist A keine Antikette in D . Das ist ein Widerspruch.

Beh 2: A ist maximal in P .

Wir beweisen indirekt. Angenommen

$$\exists p \in P \forall a \in A (p \perp a) \quad (*)$$

↖ d.h. p und a sind inkompatibel

Da D dicht ist in P , gibt es ein $q \geq p$ mit $q \in D$. Wäre $q \in A$, hätten wir einen Widerspruch zu $(*)$. Das heisst also $q \notin A$. Da $A \subseteq D$ eine maximale Antikette ist, gibt es ein $a \in A$, sodass q und a kompatibel sind. Dann sind aber auch p und a kompatibel. Das ist ein Widerspruch.

Aufgabe 0b

Beh 1: D ist offen in P .

Sei $p \in D$ und sei $q \geq p$. Da $p \in D$ ist, gibt es ein $r \in A$ mit $p \geq r$. Daraus folgt $r \leq p \leq q \Rightarrow r \leq q$. Somit ist also auch $q \in D$.

Beh 2: D ist dicht in P .

Sei $p \in P$ beliebig. Da A eine maximale Antikette ist, gibt es ein $a \in A$, sodass p und a kompatibel sind. Das heisst, es gibt ein $q \in P$ mit

$$p \leq q \leq a.$$

Dieses q liegt in D . Also ist D auch dicht.

Aufgabe 1

Sei $\mathcal{B} \subseteq [\omega]^\omega$ eine Basis eines Filters mit der Kardinalität von \mathcal{B} kleiner als c . Weiter sei

$$P := \{ (s, x) \mid s \in \mathcal{P}_<(\omega) \wedge x \in \mathcal{B} \}$$

mit $(s, x) \leq (t, y) \iff s \leq t \wedge x \geq y \wedge t \setminus s \subseteq x$.

Dies ist eine Partialordnung. Offenbar ist (P, \leq) reflexiv und transitiv. Ausserdem erfüllt (P, \leq) die "countable chain condition" (c.c.c.). Dies zeigen wir indirekt. Sei A eine überabzählbare Antikette. Da $\text{fin}(\omega)$ abzählbar ist, gibt es $(s, x), (s, x') \in A$ mit $x \neq x'$. Da $x, x' \in \mathcal{U}$ sind, ist auch $x \cap x' \in \mathcal{U}$. D.h. es gibt ein $y \in \mathcal{B}$ mit $y \subseteq x \cap x'$. Weiter gilt

$$(s, x) \leq (s, y) \geq (s, x').$$

Das heisst, A ist keine Antikette.

Für jedes $y \in \mathcal{B}$ und alle $n \in \omega$ definieren wir

$$D_y := \{ (s, x) \in P \mid x \subseteq y \}$$
 und

$$E_n := \{ (s, x) \in P \mid |s| \geq n \}.$$

Sei $\mathcal{D} := \{ D_y \mid y \in \mathcal{B} \} \cup \{ E_n \mid n \in \omega \}$. Es gilt $|\mathcal{D}| < c$, da $|\mathcal{B}| < c$ ist.

Mit dem Martin-Axiom erhalten wir einen \mathcal{D} -generischen Filter G . Sei

$$x_G = \bigcup \{ s \mid \exists x \in \mathcal{B} ((s, x) \in G) \}.$$

Da $G \cap E_n \neq \emptyset$ ist für jedes $n \in \omega$, folgt, dass $x_G \in [\omega]^\omega$ ist. Weiter gilt $x_G \subseteq^* y$ für jedes $y \in \mathcal{B}$. Warum? Sei $y \in \mathcal{B}$. Da $G \cap D_y \neq \emptyset$ ist, gibt es ein $(s, x) \in G$ mit $x \subseteq y$. Sei nun $(s', x') \in G$ beliebig. Da G ein Filter ist, sind (s, x) und (s', x') kompatibel. D.h. es gibt ein $(t, z) \in G$ mit

$$(s, x) \leq (t, z) \geq (s', x').$$

Es folgt $s' \setminus s \subseteq t \setminus s \subseteq x \subseteq y$. Also haben wir in der Tat

$$x_G \subseteq^* y.$$

Sei $y_G \in [x_G]^\omega$ mit $|y_G \setminus x_G| = \omega$. Dann gilt $y_G \notin \mathcal{U}$ und $\omega \setminus y_G \notin \mathcal{U}$.

Das heisst, \mathcal{U} ist kein Ultrafilter. Also gilt tatsächlich

$$\text{MA} \Rightarrow u = c.$$