

Vorlesung aus dem Sommersemester 2013

Transfinite Beweismethoden

PD. Dr. Schuster

6.06.2013

References

1. A. Kertesz, *Einführung in die Transfinite Algebra* (main reference)
2. I. Kaplanski. *Set Theory and Metric Spaces*, AMS 2001
3. G. H. Moore. *Zermelo's Axiom of Choice*, Springer
4. T. Jech. *The Axiom of Choice*, North-Holland
5. H. Rubin, J. E. Rubin. *Equivalents of the Axiom of Choice*, Vol. I + II
6. M. Erne. *Einführung in die Ordnungstheorie*, 1982
7. H. Herrlich. *Axiom of Choice*, Springer, 2006
8. P. Howard, J.E. Rubin. *Consequences of the Axiom of Choice*, AMS, 1998
9. J.L. Bell. *The Axiom of Choice*, College, 2009

History and Motivation

- 1883: Cantor needed a well-order of \mathbb{R} , and considered the existence of such order as a “Denkgesetz”.
- 1904: Zermelo proves that every set can be well-ordered, (WO). Zermelo used AC.
 $\text{ZF} \vdash \text{AC} \leftrightarrow \text{WO}$
- Peano (1890) in a paper about Diff. Eq. explicitly avoids to use CC by using an algorithmic proof instead.
- ≥ 1904 , Zermelo's paper prompted the so-called “Grundlagenkrise”.

-
- 1905: Hamel proved with WO the existence of a basis for \mathbb{R} as a \mathbb{Q} -vector space and he used this result to give the general solution of the functional equation $f(x + y) = f(x) + f(y)$ ($f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$)
 - WO made possible the use of transfinite induction (TI).
 - Zorn (1935) put forward Zorn's Lemma (ZL), to make proofs shorter and more algebraic. (Kuratowski already introduced ZL in 1922)
 - Teichmüller (1939) and Tukey (1940), Teichmüller-Tukey Principle (TT)
 - Of course we know AC, TT, ZL, WO are equivalent.
 - Raoult (1988): *Open Induction* (OI), equivalent to ZL and makes proofs even shorter.
 - Coquand, Bergen (2004): Dependent choice can be replaced by a combinatorial form of OI.
 - AC is problematic from a constructive point of view.
AC + Pow \vdash EM (Dizconescu, 1970) (EM = Law of excluded middle ($\forall_x (P(x) \vee \neg P(x))$), Pow = Powerset axiom)
 - Gödel 1940: ZF $\not\vdash \perp \rightarrow$ ZF $\not\vdash \neg$ AC
 - Cohen 1963: ZF $\not\vdash \perp \rightarrow$ ZF $\not\vdash$ AC
 - OI is an alternative to AC.
 - Hilbert's Programme (HP): Justify the use of ideal objects (e.g. objects constructed by means of ZL or AC) and transfinite methods. Prove with finite methods, that the use of idealistic methods is consistent.
 - Revised form of HP (Kreisel and Feferman): Eliminate the use of ideal objects and use only finite and constructive proof methods.
 - Successful for a considerable part of commutative algebra (Lombardi, Coquand)

Preliminaries (1).

- *Partial order* \leq (reflexive, transitive, antisymmetric), (X, \leq) is a *poset*.
- A *chain*, or *total order* or *linear order* is a partial order satisfying $x \leq y \vee y \leq x$
- On a poset (X, \leq) we talk about minimal/maximal elements. e.g. x is *minimal* in $X \iff \forall_{y \in X} (y \leq x \rightarrow y = x)$ or equiv. $\neg \exists_{y \in X} (y \leq x \wedge y \neq x)$
- (X, \leq) is a chain, x is minimal (maximal), then we say: x is the *least* (*greatest*) element.
- \leq *well-founded*: every non-empty subset has a minimal element.

- \leq *well-order*: \leq is well-founded linear order.

- WO: every set can be well-ordered.

Beispiel. (i) \mathbb{N} is well-ordered by \leq

(ii) $\mathbb{Q}_+^0 = [0, +\infty) \cap \mathbb{Q}$. It is linearly ordered, has least element (0), but it is not well-founded. ($s = (\sqrt{2}, +\infty) \cap \mathbb{Q}$).

(iii) Transfinite Induction (TI) on a poset X . Every progressive subset S of X equals X .

$$\underbrace{\forall x [\forall_{y < x} (y \in S) \rightarrow (x \in S)]}_{S\text{-progressive}} \rightarrow \underbrace{\forall x (x \in S)}_{X=S}$$

(iv) If \leq is well-founded order, then TI holds on (X, \leq) . [If S progressive and $S \neq X$, then $R = X - S$ is non-empty and therefore it has a minimal element x , so that $x \in S$ since S is progressive. \nmid .]

(v) On \mathbb{N} , TI rewrites as: $\forall_n [\forall_{m < n} (m \in S) \rightarrow n \in S] \rightarrow \forall_n (n \in S)$.

Satz (Hamel, 1905). *Any linearly independent subset $S \in V$, when V is a vector space over \mathbb{K} can be extended to a base $S' \supset S$.*

Beweis. Consider a well-order on V , $\langle V_\alpha \mid \alpha \leq \bar{\alpha} \rangle$ ($\bar{\alpha}$ ordinal corresp. to the well-order on V) We can define a (partial) function $f: \bar{\alpha} \rightarrow V$:

$f(\alpha)$ = the least element of V that is not a linear combination of $f(\beta)$ with $\beta < \alpha$ in S

Of course f is not defined, if such an element does not exist.

- f injective
- $f(\bar{\alpha}) \cup S$ is linearly independent. Suppose that a finite linear combination of elements of S and values of f equals 0, and we can assume all coefficients to be non-zero. This combination must induce some element of $f(\bar{\alpha})$, and let α_0 the maximal of the ordinals encountered. Then $f(\alpha_0)$ is a linear combination of S and elements of the form $f(\beta)$ $\beta < \alpha_0$. \nmid .

Since $\bar{\alpha}$ has the cardinality of V , f is defined as an initial segment of kind $[0, \alpha)$, with $f(\alpha)$ undefined. This means precisely that every element of V is linear combination of S and $(f(\beta): \beta < \alpha)$ \square

In 1821: Cauchy addressed the following functional equation:

$$f(x + y) = f(x) + f(y) \quad f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

Cauchy proved that all the continuous solutions are linear, of the form $f(x) = c \cdot x$ for some $c \in \mathbb{R}$. Hamel first proved that \mathbb{R} has a \mathbb{Q} -basis.

Suppose $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ is additive. Then:

-
- $f(x_1 + \dots + x_n) = f(x_1) + \dots + f(x_n)$
 - $f(n \cdot x) = n \cdot f(x)$ for all $n \in \mathbb{N}$
 - Since $f(0) = f(0+0) = f(0) + f(0) \rightarrow f(0) = 0$. Hence if $n \leq 0$, $0 = f(nx + (-n)x) = f(nx) - nf(x)$. So $f(nx) = nf(x)$ for all $n \in \mathbb{Z}$.
 - If $q = \frac{m}{n} \in \mathbb{Q}$, then $n \cdot q = m$ so that $n \cdot f(q) = m \cdot f(i)$, so that, posing $c = f(i)$, we have $f(q) = c \cdot q$.

If f is continuous, then $f(x) = c \cdot x$ for all $x \in \mathbb{R}$. (Cauchy's Result). If x is real, $y = \frac{m}{n} \cdot x$, then $f(n \cdot y) = f(m \cdot x) \rightsquigarrow f(y) = \frac{m}{n} f(x)$. Hence f is \mathbb{Q} -linear. If we have a basis of \mathbb{R} over \mathbb{Q} , say B , then each h is determined by its values on B .

Satz. *If $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ is a non-continuous solution f of the Cauchy equation, then its graph $G(f) = \{(x, f(x)): x \in \mathbb{R}\}$ is dense in \mathbb{R}^2*

Beweis. Let $(x, y) \in \mathbb{R}^2$ and U is a neighborhood of (x, y) . Since f is a non- \mathbb{R} -linear solution, there exist $a, b \neq 0$ in \mathbb{R} , such that $\alpha = \frac{f(a)}{a}$ and $\beta = \frac{f(b)}{b}$ are different. This means $u = (a, f(a)), v = (b, f(b))$ are independent, and therefore are a basis of \mathbb{R} . There exist $p, q \in \mathbb{R}$ such that $(x, y) = pu + qv$. Since $\overline{\mathbb{Q}^2} = \mathbb{R}^2$, we can find $\bar{p}, \bar{q} \in \mathbb{Q}$ such that $\bar{p}u + \bar{q}v \in U$. Therefore $\bar{p}u + \bar{q}v = (\bar{p}a + \bar{q}b, \bar{p}f(a) + \bar{q}f(b)) = (\bar{p}a + \bar{q}b, f(\bar{p}a + \bar{q}b)) \in U \cap G(f)$ \square

Preliminaries (2): Zorn's Lemma. Let (X, \leq) be a poset, $S \subseteq X$, $x \in X$.

- x an *upper bound* of S : $\forall_{s \in S} (s \leq x)$.
- x *least upper bound* or *supremum* of S : $\forall_{u \in X} [\forall_{s \in S} (s \leq u) \leftrightarrow x \leq u]$, that is:
 - (i) x is an upper bound of S . ($x = u$, \leftarrow).
 - (ii) if $u \in X$ upper bound of S , then $x \leq u$ (\rightarrow).
- *Common form of Zorn's Lemma*: If $X \neq \emptyset$ and every chain $C \subseteq X$ with $C \neq \emptyset$ has an upper bound, then X has a maximal element.
- We could chop $X \neq \emptyset$ together with $X \neq \emptyset$, [\emptyset is chain], or we can keep $X \neq \emptyset$ and every chain $C \subseteq X$, $C \neq \emptyset$ has a supremum.
- All of this can be reversed: Let (X, \leq) be a poset. $D \subseteq X$ is called *directed*: $\forall_{x, y \in D} \exists_{z \in D} (x \leq z \wedge y \leq z)$.
- Every chain is a directed subset.
- A maximal element of a directed subset is also its greatest element.
- X *directed complete*: every directed subset $D \subseteq X$, with $D \neq \emptyset$, D has a supremum in X , we write the supremum as $\bigvee D$.
- *dcpo*: directed complete partial order.

- V Vectorspace, S Subspace. $V, S = \{W : W \leq V\}$ is a dcpo with \leq as partial order with V as V . Exercise!
- A subset of a dcpo X is *closed* if $\bigvee D \in S$ for all $D \subseteq S$ non-empty directed subset.
- S is closed subset of the dcpo (\mathbb{P}, \subseteq)
- Here follow two equivalent formulations of Zorn's Lemma:
 - Every dcpo $X \neq 0$ has a maximal element
 - If X is a dcpo, then every closed subset $S \subseteq X$ with $S \neq 0$ has a maximal element.

Definition. Sei (x, \leq) partielle Ordnung, $D \subseteq X$ *gerichtet*, wenn jede endliche Teilmenge von D eine obere Schranke in D hat. Dies ist gleichbedeutend mit $D \neq \emptyset$ und erfüllt die alte Definition, d.h. $\forall x, y \in D \exists z \in D (x \leq z \wedge y \leq z)$.

Lemma ((Kuratowski-)Zorn (ZL)). *Jeder dcpo $X \neq 0$ hat ein maximales Element. Äquivalent: Ist X ein dcpo und $S \subseteq X$ abgeschlossen, $S \neq 0$, so hat S ein max. Element*

Definition. Nun sei S eine Menge; $X = \mathbb{P}(S)$ mit \subseteq ; $F, G \subseteq X$. F heißt *von endlichem Charakter*, wenn für alle $T \subseteq S$ gilt: $T \in F \iff \forall T_0 \subseteq T (T_0 \text{ endlich} \rightarrow T_0 \in F)$. G von *coendlichem Charakter*, wenn für alle $T \subseteq S$ gilt: $T \in G \iff \exists T_0 \subseteq T (T_0 \text{ endlich} \wedge T_0 \in G)$. Falls $X = F \dot{\cup} G$, so gilt: F von endlichem Charakter $\iff G$ von coendlichem Charakter.

Lemma ((Teichmüller-)Tukey (TuL)). *Ist S eine Menge, und $F \subseteq \mathbb{P}(S)$, so gilt: $F \neq \emptyset \wedge F$ von endlichem Charakter $\rightarrow F$ hat maximales Element.*

Definition. Wieder sei X dcpo. $F \subseteq X$ *abgeschlossen*, wenn für jedes gerichtete $D \subseteq X$ gilt: $\underbrace{D \subseteq F}_{\forall x \in X (x \in D \rightarrow x \in F)} \rightarrow \bigvee D \in F$. G *offen*, wenn für jedes gerichtete $D \subseteq X$ gilt: $\bigvee D \in G \rightarrow \underbrace{\exists x \in X (x \in D \wedge x \in G)}_{D \cap G \neq \emptyset} (X = F \dot{\cup} G \rightarrow F \text{ abg.} \iff G \text{ offen})$

Lemma. *Es sei $X = \mathbb{P}(S)$, $F, G \subseteq X$.*

(a) *F von endlichem Charakter $\rightarrow F$ abgeschlossen.*

(b) *G von coendlichem Charakter $\rightarrow G$ offen.*

Beweis. nur (a). Es sei $D \subseteq X$ gerichtet mit $D \subseteq F$. Zu Zeigen: $\bigvee D \in F$. Es sei $T = \bigcup D$ und $T_0 \subseteq T$, T_0 endl. Dazu gibt es endl. $D_0 \subseteq D$ mit $T_0 \subseteq \bigcup D_0$. Da D gerichtet ist, hat D_0 eine obere Schranke $R \in D$. Dann $T_0 \subseteq R \in F$, also $T_0 \in F$, da T_0 endl. und F von endl. Charakter. \square

Definition. Sei X wieder ein dcpo, $G \subseteq X$. G *progressiv*, wenn $\forall x \in X [\forall y > x (y \in G) \rightarrow x \in G]$

Definition (Offene Induktion (OI)). Ist X ein dcpo und $G \subseteq X$ offen, so gilt: G progressiv $\rightarrow G = X$, d.h.

$$\forall x[\forall y>x(y \in G) \rightarrow x \in G] \rightarrow \forall x \in X(x \in G)$$

OI ist TI für offene $G \subseteq X$ mit X dcpo.

Definition (Tukey-Induktion (TuI)). Ist S Menge, $G \subseteq \mathbb{P}(S)$, so gilt: G von coendl. Charakter $\wedge G$ progressiv $\rightarrow G = \mathbb{P}(S)$

Satz. (a) ZL \iff OI

(b) TuL \iff TuI

Beweis. Nur (a). X dcpo, $X = F \dot{\cup} G$, dann: $F = \emptyset \iff G = X$, F abgeschlossen $\iff G$ offen; F hat kein max. El. $\iff G$ progressiv.

ZL für X auch als: $S \subseteq X$ abgeschlossen, hat kein maximales Element $\rightarrow S = \emptyset$. OI für X : $G \subseteq X$ offen, progressiv $\rightarrow G = X$. \square

Allgemeine Abhängigkeit

Definition. Es sei S eine Menge, sowie $\triangleleft \subseteq S \times \mathbb{P}(S)$. Stets seien $a, b, c \in S$ und $U, V, W \in S$. \triangleleft Überdeckung(srelation), wenn gelten:

- Reflexivität: $a \in U \rightarrow a \triangleleft U$
- Transitivität: $a \triangleleft U \wedge U \triangleleft V \rightarrow a \triangleleft V$

Wobei $U \triangleleft V$ steht für $\forall b \in U(b \triangleleft V)$.

Bemerkung. Eine Überdeckungsrelation ist das gleiche wie ein Abschlußoperator $U \mapsto U^\triangleleft$ auf $\mathbb{P}(S)$, mit den folgenden Axiomen:

- Reflexivität: $U \subseteq U^\triangleleft$
- Transitivität: $U \subseteq V^\triangleleft \rightarrow U^\triangleleft \subseteq V^\triangleleft$

Korrespondenz $\triangleleft \rightsquigarrow _^\triangleleft$: Zu \triangleleft definiere $U^\triangleleft = \{a \in S : a \triangleleft U\}$. $a \triangleleft U \rightsquigarrow a \in U^\triangleleft$. Alternatives Axiomensystem:

- Reflexivität: wie oben.
- Monotonie: $U \subseteq V \rightarrow U^\triangleleft \subseteq V^\triangleleft$
- Idempotenz: $U^{\triangleleft\triangleleft} \subseteq U^\triangleleft$. (mit Refl. sogar $=$)

$[R+T \rightarrow M; T \rightarrow I; M+I \rightarrow T]$

Definition. Eine Überdeckungsrelation \triangleleft heißt

- *unitär* oder *Schottsch*, wenn aus $a \triangleleft U$ folgt: $\exists_{b \in U} (a \triangleleft \{b\})$.
- *finitär* oder *Stonesch*, wenn aus $a \triangleleft U$ folgt: $\exists_{U_0 \subseteq U} (U_0 \text{ endlich} \wedge a \triangleleft U_0)$.

Eine finitäre Überdeckungsrelation \triangleleft heißt *Abhängigkeitsrelation*, wenn \triangleleft die *Abhängigkeitseigenschaft* hat, d.h. wenn für alle $a, b \in S$, $U \subseteq S$ gilt:

$$a \triangleleft U \cup \{b\} \rightarrow a \triangleleft U \vee b \triangleleft U \cup \{a\}$$

Ein $U \subseteq S$ heißt *(\triangleleft -)abhängig*, wenn $\exists_{b \in U} (b \triangleleft U - \{b\})$.

U heißt *(\triangleleft -)unabhängig*, wenn $\forall_{b \in U} (b \triangleleft U - \{b\})$.

Bemerkung. U *abhängig* $\rightarrow U \neq \emptyset$; \emptyset *unabhängig*.

Beispiel. (a) S Menge; $a \triangleleft U \equiv a \in U$, d.h. $U^\triangleleft = U$; Dann \triangleleft unitär und jedes $U \subseteq S$ ist unabhängig.

(b) S Vektorraum; $U^\triangleleft = (U)$ der von U erzeugte Untervektorraum. \triangleleft unitär; “(un)abhängig” ist “linear (un)abhängig” (!)

(c) $R \subseteq S$ komm. Ringe; für $U \subseteq S$ sei $R[U]$ die *Ringadjunktion* von U an R in S , d.h.

$$R[U] = \bigcup_{n \geq 0} \{f(u_1, \dots, u_n) : f \in R[X_1, \dots, X_n]; u_1, \dots, u_n \in U\}$$

$U^\triangleleft = \overline{R[U]}^S$ ganzer Abschluß von $R[U]$ in S , d.h. $a \triangleleft U \iff a^n = r_1 a^{n-1} + \dots + r_{n-1} a + r_n$ für geeignete $n \geq 1$; $r_1, \dots, r_n \in R[U]$.

Dann: \triangleleft finitäre Überdeckungsrelation. R, S Körper, $R(U)$ statt $R[U] \rightarrow \triangleleft$ Abhängigkeitsrelation und “ \triangleleft -(un)abhängigkeit” ist “algebraisch (un)abhängig”. Siehe B.L. van der Warden, (Moderne) Algebra I, §64.

Definition. Nun sei \triangleleft wieder eine allgemeine Abhängigkeitsrelation. U *erzeugt* S , wenn $S \triangleleft U$, d.h. $\forall_{b \in S} (b \triangleleft U)$. U *Basis*, wenn U unabhängig, und U erzeugt S .

In den Beispielen (b) und (c) ist eine Basis eine Vektorraumbasis bzw. eine Tanszendenzbasis. U ist *maximal unabhängig* genau dann, wenn jedes $V \subseteq S$ mit $V \supsetneq U$ abhängig ist (*), sowie U unabhängig ist.

Lemma. U *maximal unabhängig* $\iff U$ *Basis*

Beweis. “ \Rightarrow ” (gilt i.a. nicht für \triangleleft nur Überdeckungsrelation): Zeige: (*) $\wedge S \not\triangleleft U \rightarrow U$ abhängig. Nehme $b \in S$ mit $b \not\triangleleft U$. Speziell $b \not\triangleleft U$, d.h. $U \subsetneq U \cup \{b\}$. Nach (*) ist $U \cup \{b\}$ abhängig, d.h. es gibt $a \in U \cup \{b\}$ mit $a \triangleleft (U \cup \{b\}) - \{a\}$. Sofort folgt $a \neq b$ [$a = b \rightarrow b \triangleleft U$ \nmid]. Also $a \triangleleft (U - \{a\}) \cup \{b\}$. Nach Abhängigkeitseigenschaft ist dann $a \triangleleft U - \{a\}$, damit U abhängig, da ja $a \in U$ wegen $a \neq b$, oder $b \triangleleft (U - \{a\}) \cup \{a\}$, d.h. $b \triangleleft U$. \nmid .

“ \Leftarrow ”: Nur zu Zeigen: (*). Ist $V \supsetneq U$, etwa $b \in V - U$, so ist $U - \{b\} = U$ und $b \triangleleft U$, also $b \triangleleft U - \{b\}$ und damit $b \triangleleft V - \{b\}$, also V abhängig. \square

Satz. Zu jedem unabhängigen $U \subseteq S$ gibt es eine Basis W mit $W \supseteq U$.

Beweis mit ZL. Verwende obiges Lemma. Es sei $G = E \cap F$, wobei $E = \{V \subseteq S : V \supseteq U\}$ und $F = \{V \subseteq S : V \text{ unabhängig}\}$ ein maximales Element W von G ist die gewünschte Basis. Zu Zeigen: $G \neq \emptyset$ und G dcpo. Nun ist $U \in G$. Ist $D \subseteq G$ gerichtet, so ist $\bigcup D \in E$, da $D \neq \emptyset$, sowie $\bigcup D \in F$, da F abgeschlossen, da F von endl. Charakter (Lemma oben). \square

Typische Anwendung V Vektorraum, $x \in V$. Dann gilt: $\forall_{\varphi \in V^*} (\varphi(x) = 0) \rightarrow x = 0$.

Indirekter Beweis, mit ZL. Wäre $x \neq 0$, so wäre $U = \{x\}$ unabhängig, also gäbe es (Satz) eine Basis W von V mit $W \supseteq U$; d.h. $x \in W$. Definiere $\varphi \in V^*$ durch $\varphi(x) = 1$ und $\varphi \upharpoonright W - \{x\} = 0$. Dann $\varphi(x) \neq 0$. \nmid \square