

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.
- $\geq 1904$ , 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  $\alpha_0$  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  $\varphi(x) \neq 0$ .  $\nmid$   $\square$

stephan.kulla@campus.lmu.de sswunk@googlemail.com