

## Notiz zu LG3

### Beweistheorie

Satz: Für Mengen  $A, B, C$  gilt:

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C).$$

Bew.:  $x \in A \cap (B \cup C) \Leftrightarrow x \in A \wedge x \in B \cup C$

$$\Leftrightarrow x \in A \wedge (x \in B \vee x \in C)$$

$$\Leftrightarrow (x \in A \wedge x \in B) \vee (x \in A \wedge x \in C)$$

$$\Leftrightarrow x \in A \cap B \vee x \in A \cap C$$

$$\Leftrightarrow x \in (A \cap B) \cup (A \cap C). \quad \square$$

Oder: zeige " $\leq$ " und " $\geq$ ".

### Nachtrag zu Quantoren:

$\forall t, G(t) : H(t)$  } "Alle grünen Tische sind 1m hoch"  
 ist äquivalent zu:  $\forall t : G(t) \Rightarrow H(t)$   
 ist nicht äquivalent zu:  $\forall t : G(t) \wedge H(t)$  } "Alle Tische sind grün & 1m hoch"

$\exists t, G(t) : H(t)$  } "Es gibt einen grünen Tisch,  
 ist äquivalent zu:  $\exists t : G(t) \wedge H(t)$  der 1m hoch ist."  
 ist nicht äquivalent zu:  $\exists t : G(t) \Rightarrow H(t)$  "Es gibt einen Tisch mit der  
 Eigenschaft: Wenn er grün ist, dann ist er 1m hoch."

Ein math. Satz ist meist als  $A \Rightarrow B$  gegeben.  
 Vor.  $\overset{\uparrow}{\text{Vor.}}$   $\overset{\uparrow}{\text{Bew.}}$

1. Bsp.:

Satz: Sind  $U, V$  nichtleere Mengen mit  $U \cap V = \emptyset$ ,  $\leftarrow$  Vor. "A"  
 dann ist  $V \not\subseteq U$ .  
 " $\overset{\sim}{\Rightarrow}$ "  $\overset{\sim}{\text{Bew.}} \text{ "B"}$

Umformulierung:  $\forall U, V$  nichtleere Mengen,  $U \cap V = \emptyset : V \not\subseteq U$ .

$\forall U, V$  Mengen:  $U \neq \emptyset \wedge V \neq \emptyset \wedge U \cap V = \emptyset \Rightarrow V \not\subseteq U$

Ein Satz in der Formulierung

Satz: Vor.:  $A_1$

Beh.:  $A_2 \Rightarrow B$

ist äquivalent zur Formulierung

Satz: Vor.:  $A_1 \wedge A_2$

Beh.:  $B$

Gilt, da  $(A_1 \Rightarrow (A_2 \Rightarrow B)) \Leftrightarrow (A_1 \wedge A_2 \Rightarrow B)$ ,  
vgl. LG 1]

1. Bsp.: Vor.: Seien  $U, V$  Mengen mit  $U \neq \emptyset \wedge U \cap V = \emptyset$ ,  
Beh.:  $V \subseteq U$ .

Bzw.: Vor.: Seien  $U, V$  Mengen mit  $U \neq \emptyset \wedge V \neq \emptyset$ .  
Beh.:  $U \cap V = \emptyset \Rightarrow V \subseteq U$ .

Bew.: Ist  $U \neq \emptyset \neq V$  mit  $U \cap V = \emptyset$ , dann ist für jedes  
 $x \in V$  dann  $x \in V \setminus U$ . Da  $V \neq \emptyset$  folgt also  
 $\exists x \in V : x \notin U$ , also  $\neg (\forall x \in V : x \in U)$ ,  
also  $\neg (V \subseteq U)$ .  $\square$

2. Bsp.: Satz: Gerade Quadratezahlen sind durch 4 teilbar.  
Vor.: Sei  $m$  gerade Zahl.

Beh.: 4 teilt  $m$ .

In Formeln: Vor.:  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\exists m \in \mathbb{N} : m = 2n$ ,  $\exists k \in \mathbb{N} : m = k^2$ .  
Beh.:  $\exists l \in \mathbb{N} : n = 4l$ .

Bew.: Ist  $m = 2n = k^2$ , so folgt, dass  $k$  gerade ist,  
also  $k = 2j$  mit  $j \in \mathbb{N}$ . Dann ist  $m = k^2 = (2j)^2 = 4 \cdot j^2$ ,  
also tut's  $l = j^2$ . [also ist mit  $l = j^2$  die Beh. richtig]  $\square$

→ direkter Beweis von  $A \Rightarrow B$ : Angabe einer  
Schlusskette  $A \Rightarrow C_1 \Rightarrow C_2 \Rightarrow \dots \Rightarrow B$

3. Bsp.: Satz: Sei  $x$  reelle Zahl mit  $x^2 = 1$ . Dann ist  $x = 1 \vee x = -1$ .  
Bew.:  $x^2 = 1 \stackrel{\text{umformen}}{\Rightarrow} x^2 - 1 = 0 \stackrel{\text{3. bin. Formel}}{\Rightarrow} (x-1) \cdot (x+1) = 0 \stackrel{\text{vgl. 0 = 0}}{\Rightarrow} x-1 = 0 \vee x+1 = 0 \Rightarrow x = 1 \vee x = -1$ .

## Indirekte Beweise

1.) Kontrapositionsbeweis:  $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$   
 ist eine Schlusskette  $\neg B \Rightarrow C_1 \Rightarrow C_2 \Rightarrow \dots \Rightarrow C_n \Rightarrow \neg A$ .

4. Bsp.: Satz: { Var.:  $k \in \mathbb{N}$ ,  $10^k$  nicht durch 4 teilbar.  
 1. Version }  
 Beh.:  $k = 1 \vdash B$   
 2. Version { Var.:  $k \in \mathbb{N}$ ,  
 Beh.:  $10^k$  nicht durch 4 teilbar  $\Rightarrow k = 1$ . }  
 $A_1$                            $A_2$   
 $A_1$                            $B$

Haben:  $(A_1 \wedge A_2 \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A_1 \vee \neg A_2)$  1. Version  
 $\cdot (A_1 \Rightarrow (A_2 \Rightarrow B)) \Leftrightarrow (A_1 \Rightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A))$  2. Version

Bew. in 1. Version: Ist  $k \neq 1$ , dann ist  $k \in \mathbb{N}$  oder  
 (wenn  $k \in \mathbb{N}$ )  $k \geq 2$ . Also ist  $k \in \mathbb{N}$  oder  
 $10^k = 4 \cdot 25 \cdot \underbrace{10^{k-2}}_{\in \mathbb{N}, \text{ da } k \geq 2}$  durch 4 teilbar.  $\square$

Bew. in 2. Version: Sei  $k \in \mathbb{N}$ . Ist  $k \neq 1$ , dann ist also  $k \geq 2$ .  
 Es folgt  $10^k = 4 \cdot 25 \cdot \underbrace{10^{k-2}}_{\in \mathbb{N}, \text{ da } k \geq 2}$  durch 4 teilbar.  $\square$

2.) Widerspruchsbeweis:  $(\underbrace{A \wedge \neg B \Rightarrow C}_{\text{f}}) \Leftrightarrow (A \Rightarrow B)$

Das Aufschreiben eines Widerspruchsbeweis in 3 Schritten:

1. Formulierung der Annahme  $\neg B$
2. Formulierung eines direkten Beweises von  $A \wedge \neg B \Rightarrow C$
3. Feststellung, dass  $C$  falsch (bzw.  $C \Leftrightarrow \neg A$ ) ist:  
 Widerspruch,  $\neg$ , dann Beweisende.

5. Bsp.: Satz:  $\forall \hat{w} \exists x > 9$  hat die Glg.  $\sqrt{x} = 2$  keine Lsg.  
Beweis (durch Widerspruch):

1. Angenommen,  $x \in \mathbb{R}$  sei eine Lsg. der Glg.  $\sqrt{x} = 2$ .
2. Dann folgt  $2 = \sqrt{x} > \sqrt{9} = 3$ , also folgt  $2 > 3$ .  
 $\uparrow$  da  $x > 9$  und  $\sqrt{\cdot}$  s.m.w.
3. Widerspruch, da  $2 > 3$  falsch.  $\square$

### Beweise von Sätzen mit Quantoren

1.) Beweis eines Satzes mit  $\exists$ :

Satz:  $A \Rightarrow \exists x \in M : P(x)$

6. Bsp.: Satz: Beh.:  $\exists k \in \mathbb{N} : 2^{2^k} + 1$  ist keine Primzahl.

Bew.: Für  $k=5$  ist  $2^{2^5} + 1 = 641 \cdot 6700417$  zus. gesetzt.

$\square$

### Dirichletsches Schubfachprinzip:

Gilt  $M = T_1 \cup T_2 \cup \dots \cup T_m$ , und hat  $M$  genau  $k$  viele Elemente und ist  $k \leq m$ , dann  $\exists j \in \{1, \dots, m\} : T_j$  hat mehr als ein Element.  $\uparrow$

2.) Beweis eines Satzes mit  $\forall$ :

Satz:  $A \Rightarrow \forall x \in M : P(x)$

- a) durch expliziten Beweis für jedes Element  $x$  der Reihe nach, falls es nicht zu viele Elemente sind
- b) Beweis von  $P(x)$  für jedes beliebige, aber fest gewählte  $x$ , auf abstraktem Wege,
- c) man teilt  $M$  auf in separate Teilmengen  $M = M_1 \cup M_2 \cup \dots \cup M_m$ , und beweist  $P(x)$  für jedes  $x \in M_i$ ,  $i \in \{1, \dots, m\}$ , separat.  
 $\rightsquigarrow$  Fallunterscheidung mit  $m$  Fällen (mit  $m$  vielen Unterbeweisen, wo wieder a), b) oder c) benötigt werden.)

8. Bsp. für a): Satz:  $\forall k \in \{1, \dots, 4\}: 2^{2^k} + 1$  ist Primzahl.

Bew.: Die Zahl  $2^{2^1} + 1 = 5$  ist Pz,  $2^{2^2} + 1 = 17$  ist Pz,  
 $2^{2^3} + 1 = 257$  ist Pz,  $2^{2^4} + 1 = 65537$  ist Pz.  $\square$

9. Bsp. für b): Satz: Für alle reellen Zahlen  $x, y$  gilt  $4xy \leq (x+y)^2$ .

[Seien  $x, y$  reelle Zahlen. Dann: " ]

Bew.; Haben:  $(x-y)^2 \geq 0 \Rightarrow \begin{matrix} x^2 - 2xy + y^2 \geq 0 \\ \uparrow \\ \text{2 bin F.} \end{matrix} \Rightarrow x^2 + 2xy + y^2 \geq 4xy$   
Idee: +4xy auf leidensicht

$$\Rightarrow 4xy \leq (x+y)^2.$$

$\square$

10. Bsp. für c): Satz: Jede Quadratzahl  $n^2$  lässt bei Division durch 8 den Rest 0, 1 oder 4. [Alle  $n \in \mathbb{N} = \mathbb{Q} \cup \mathbb{U}$ ]

Beweis: 1. Fall:  $n$  gerade: Dann ist  $n = 2k$  mit  $k \in \mathbb{N}$  und  $n^2 = 4k^2$ . • Falls  $k$  gerade, dann  $k = 2l$  mit  $l \in \mathbb{N}$ , dann  $n^2 = 4 \cdot 4l^2$ , lässt  $n^2$  Rest 0 bei Div. durch 8.

• Falls  $k$  ungerade, dann  $k = 2l+1$  mit  $l \in \mathbb{N}_0$ ,

$$\text{dann } n^2 = 4 \cdot (2l+1)^2 = 16l^2 + 16l + 4, \text{ lässt Rest 4.}$$

2. Fall:  $n$  ungerade: Dann ist  $n = 2k+1$  mit  $k \in \mathbb{N}_0$ , und

$$n^2 = (2k+1)^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 4k(k+1) + 1 \text{ lässt Rest 1,}$$

weil  $k(k+1)$  stets gerade und daher  $4k(k+1)$  durch 8 teilt.

$\square$

Widerlegen von Sätzen / Beweis von negierten Quantorenaussagen:

a) Ist ein Satz der Form  $A \Rightarrow \forall x: P(x)$  zu widerlegen,

wird  $\neg(A \Rightarrow \forall x: P(x)) \Leftrightarrow \exists x: \neg P(x)$ .

→ Konstruktion eines Gegenbeispiels

b) Ist ein Satz der Form  $A \Rightarrow \exists x: P(x)$  zu widerlegen,

wird  $\neg(A \Rightarrow \exists x: P(x)) \Leftrightarrow \forall x: \neg P(x)$

dazu muss für jedes  $x$  dann  $\neg P(x)$  gezeigt werden.