

elementare Beweismethoden, vollständige Induktion

Logische Grundlagen: Sind A, B Aussagen, so auch $A \wedge B$, $A \vee B$, $A \Rightarrow B$,
 $A \Leftarrow B$, $A \Leftrightarrow B$, $\neg A$

Es gilt: $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow \neg A \vee B$

Beweismethoden:

- direkt (Angabe einer Schlusskette), vollst. Induktion
 (Satz: $A \Rightarrow B$) \uparrow \uparrow Beh.
 Vor. \uparrow \uparrow Beh.
 $\lceil A \Rightarrow B \text{ wird bewiesen durch Schlusskette } A \Rightarrow C_1 \Rightarrow C_2 \Rightarrow \dots \Rightarrow C_n \Rightarrow B \rceil$
- indirekt (Widerspruchsbeweis, Kontraposition)
 $\lceil \text{Zeigen: } A \wedge \neg B \Rightarrow \text{falsche Aussage, z.B. } 0=1, \text{ denn: } \neg(A \wedge \neg B) \Leftrightarrow \neg A \vee B \Leftrightarrow (A \Rightarrow B) \text{ bzw.: } \neg B \Rightarrow \neg A \text{ beim Kontrapositionsbeweis} \rceil$
 $\Leftrightarrow (A \Rightarrow B)$

Vollständige Induktion: Beweis einer Beh. der Form: $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq n_0: A(n)$

Induktionsprinzip:

- Induktionsanfang: $A(n_0)$ ist richtig
- Induktionsschritt: Für alle $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq n_0$ gilt die Implikation $A(n) \Rightarrow A(n+1)$.

Der Beweis einer Aussage mittels vollst. Induktion besteht aus diesen beiden (Teil-)beweisen!

Bsp.: Beweis von $\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$ [Kl. Gauß]

2. Fassung der vollständigen Induktion:

1.) zeigen, dass $A(n_0)$ gilt.

2.) Unter der Vor., dass $A(n)$ für alle n mit $n_0 \leq n < k$ gilt, zeigt man die Gültigkeit von $A(k)$.

Bsp.: Beweis von $F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right)$
 für die Fibonaccizahlen ($F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$)
 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...
 setzt Gültigkeit von $A(n-1), A(n-2)$ voraus

Aufbau des Zahlensystems

\mathbb{N} natürliche Zahlen: $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ ^{ev.} \leadsto vollst. Induktion

\mathbb{Z} ganze Zahlen: $\mathbb{Z} = \mathbb{N} \cup \{0\} \cup (-\mathbb{N})$

\mathbb{Q} Körper, $\left\{ \begin{array}{l} \text{Körperaxiome: Relationen } +, \cdot \\ \text{Rechnen mit Zahlen} \end{array} \right. \left\{ \begin{array}{l} \text{assoziativ, Ex. des neutralen El., Ex. des Inversen} \\ \text{kommutativ, distributiv} \end{array} \right.$ (außer nm lt. Inv. der 0, ex. nicht)

\mathbb{R} reelle Zahlen: Körperaxiome, Anordnungsaxiome, Vollständigkeitsaxiom

\mathbb{C} Komplexe Zahlen: $\mathbb{C} = \mathbb{R} + i\mathbb{R} = \{a + ib \mid a, b \in \mathbb{R}\}$ ^{Realteil} ^{Imaginärteil}
mit $i^2 = -1$, nicht anordenbar! (aber vollst.)

Körperaxiome: Eine Menge K mit zwei Verknüpfungen $+$ und \cdot .

heißt Körper, falls gilt:

- 1 $(K, +)$ ist abelsche Gruppe,
- 2 $(K \setminus \{0\}, \cdot)$ ist abelsche Gruppe,
- 3 $\forall a, b, c \in K: a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$ (Distributivgesetz)

Gruppenaxiome: Eine Menge G mit einer Operation \circ

(d.h. einer Abbildung $\circ: G \times G \rightarrow G$, wir schreiben $a \circ b := \circ(a, b)$ für $a, b \in G$) heißt Gruppe, falls gilt:

- 1 $\forall a, b, c \in G: (a \circ b) \circ c = a \circ (b \circ c)$ (Assoziativ)
- 2 $\exists 0 \in G \forall a \in G: 0 \circ a = a \circ 0 = a$ (Ex. neutr. El.)
- 3 $\forall a \in G \exists b \in G: a \circ b = b \circ a = 0$ (Ex. inv. El.)

G heißt abelsch, falls $\forall a, b \in G: a \circ b = b \circ a$ (Kommutativ)

-3-

Grundregeln für Gruppen: Sei (G, \cdot) multipl. geschriebene Gruppe.

- Kürzungsregel: $ax = ay \Rightarrow x = y$
 $xa = ya \Rightarrow x = y$
- Jede der Glgn. $ax = b$ und $ya = b$ besitzt genau eine Lösung $x \in G$ bzw. $y \in G$
- Es gilt $(ab)^{-1} = b^{-1}a^{-1}$ $\quad (ab) \cdot (\underbrace{b^{-1}a^{-1}}_{=1}) = ab b^{-1} a^{-1} = aa^{-1} = 1$

Es gilt: Der Körper \mathbb{R} der reellen Zahlen ist "der" bis auf Isomorphie eindeutig bestimmte vollständige angeordnete Körper.

Anordnungen:

Eine Relation " $<$ " auf einer Menge M heißt

(totale oder lineare) Ordnung auf M , wenn gilt:

(1) Transitivität: $\forall x, y, z \in M: x < y \wedge y < z \Rightarrow x < z$

(2) Trichotomie: $\forall x, y \in M: x < y \vee y < x \vee x = y$

Def.: Ein angeordneter Körper K ist ein Körper zusammen mit einer Ordnung auf K , wenn gilt:

(1) Monotonie der Addition: $\forall x, y, z \in K: x < y \Rightarrow x + z < y + z$

(2) Monotonie der Multiplikation: $\forall x, y, z \in K: x < y \wedge z > 0 \Rightarrow xz < yz$

• Ein Körper heißt vollständig, wenn die Vollständigkeitsbedingung darin gilt (vgl. nächste Sitzung).

• Der Körper \mathbb{C} der Komplexen Zahlen wird erklärt durch

$$\mathbb{C} := \{x + iy \mid x, y \in \mathbb{R}\}$$

und $(x + iy) + (u + iv) := (x + u) + i(y + v)$ Komponentensweise

sowie $(x + iy) \cdot (u + iv) := (xu - yv) + i(xv + yu)$

Darin gilt $i^2 = (0 + i \cdot 1) \cdot (0 + i \cdot 1) = (0 \cdot 0 - 1 \cdot 1) + i(0 \cdot 1 + 1 \cdot 0) = -1$.

wichtig: \mathbb{C} ist nicht anordenbar!

Summen, Produkte, Potenzen:

Für reelle Zahlen a_k setzt man

$$\sum_{k=1}^1 a_k := a_1, \quad \sum_{k=1}^{n+1} a_k := \left(\sum_{k=1}^n a_k \right) + a_{n+1} \quad \xrightarrow{\text{Summe:}} \quad \sum_{k=1}^n a_k$$

$$\prod_{k=1}^1 a_k := a_1, \quad \prod_{k=1}^{n+1} a_k := \left(\prod_{k=1}^n a_k \right) \cdot a_{n+1} \quad \xrightarrow{\text{Produkt:}} \quad \prod_{k=1}^n a_k$$

und für reelles a auch $a^0 := 1, a^1 := a, a^{n+1} := a^n \cdot a. \rightarrow \text{Potenz } a^n$

Indexverschiebung: $\sum_{k=m}^n a_k = \sum_{k=m+p}^{n+p} a_{k-p},$ ebenso für \prod Anhang: Potenzen, Exponenten, Wurzeln

Teleskopsumme: $\sum_{k=m}^n (a_k - a_{k-1}) = a_n - a_{m-1}$

Doppelsumme: $\sum_{k=1}^m \left(\sum_{j=1}^n a_{kj} \right) = \sum_{j=1}^n \left(\sum_{k=1}^m a_{kj} \right)$

Produkt von Summen: $\left(\sum_{k=1}^m a_k \right) \cdot \left(\sum_{j=1}^n b_j \right) = \sum_{k=1}^m \left(\sum_{j=1}^n a_k b_j \right) = \sum_{j=1}^n \left(\sum_{k=1}^m a_k b_j \right)$

Summenformeln:

1) (Endliche) Geometrische Summe:

Für $x \neq 1$ und $n, m \in \mathbb{N}, n \geq m$, gilt:

$$\sum_{k=0}^n x^k = \frac{1 - x^{n+1}}{1 - x}, \quad \sum_{k=m}^n x^k = x^m \sum_{k=0}^{n-m} x^k = \frac{x^m - x^{n+1}}{1 - x}$$

2) Potenzsummen: $\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$, $\sum_{k=1}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$,
 $\sum_{k=1}^n k^3 = \frac{n^2(n+1)^2}{4}$

3) Binomischer Satz: $a, b \in \mathbb{R}, n \in \mathbb{N}_0 \Rightarrow (a+b)^n = \sum_{k=0}^n \underbrace{\binom{n}{k}}_{\text{Binomialkoeff.}} a^k b^{n-k}$
 $\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$,
 $n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n$ Fakultät

Ungleichungen:

1) Bernoulli-Unglg.: $x \in \mathbb{R}, x \geq -1, n \in \mathbb{N}_0 \Rightarrow (1+x)^n \geq 1+nx$

2) Unglg. vom harmonischen, geometrischen und arithmetischen Mittel:

$$n \in \mathbb{N}, a_k \in \mathbb{R}, a_k > 0 \Rightarrow \frac{n}{\frac{1}{a_1} + \dots + \frac{1}{a_n}} \leq \sqrt[n]{a_1 \cdot \dots \cdot a_n} \leq \frac{a_1 + \dots + a_n}{n}$$

3) Cauchy-Schwarz-Unglg.:

$$n \in \mathbb{N}, x_k, y_k \in \mathbb{R} \Rightarrow \left(\sum_{k=1}^n x_k y_k \right)^2 \leq \left(\sum_{k=1}^n x_k^2 \right) \cdot \left(\sum_{k=1}^n y_k^2 \right)$$

[Insb. für das Skalarprodukt von Vektoren $\underline{x}, \underline{y}$ in \mathbb{R}^n :]
 $|\langle \underline{x}, \underline{y} \rangle| \leq \|\underline{x}\| \cdot \|\underline{y}\|$,
 $\uparrow = \text{gilt} \Leftrightarrow \underline{x}, \underline{y} \text{ lin. abh.}$

4) Hölder-Unglg. (Verallg. der CS-Unglg.):

$$p, q > 1, \frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1, x_k, y_k \in \mathbb{R} \Rightarrow \sum_{k=1}^n |x_k y_k| \leq \left(\sum_{k=1}^n |x_k|^p \right)^{\frac{1}{p}} \cdot \left(\sum_{k=1}^n |y_k|^q \right)^{\frac{1}{q}}$$

Mengensysteme: 1. aus endl. vielen Mengen: M_1, M_2, \dots, M_k

2. aus abzählbar ∞ vielen Mengen: M_1, M_2, \dots

3. allgemeiner Art: $(M_i)_{i \in I}$,

I heißt Indexmenge

(bei $I = \mathbb{N}$ liegt Fall 2. vor ("Folge"))

Ein Mengensystem $(M_i)_{i \in I}$

heißt Familie von Mengen. Schreibweise auch: $(M_i)_{i \in I}$

\rightarrow Durchschnitt/Vereinigung von Mengenfamilien: $\bigcap_{i \in I} M_i, \bigcup_{i \in I} M_i$

Kartesisches Produkt: $\prod_{i \in I} M_i$, bei endl. vielen: $M_1 \times M_2 \times \dots \times M_k$

$$M \times N := \{ \underbrace{(m, n)}_{\text{Paar}} \mid m \in M, n \in N \}$$

1. Eintrag = m , 2. Eintrag = n

Menge aller k -Tupel (m_1, \dots, m_k) , die $m_i \in M_i$

beachten:

$$\{m, n\} = \{n, m\}, \text{ aber } (m, n) \neq (n, m)$$

$$\text{Formal: } (m, n) := \{ \{m\}, \{m, n\} \},$$

$$\text{erfüllt } (m, n) = (x, y) \Leftrightarrow m = x \wedge n = y$$

Relationen: Sind A, B Mengen, heißt eine Teilmenge $R \subseteq A \times B$ Relation.

Sei $R \subseteq A \times A$ eine Relation auf A .

R heißt reflexiv : $\Leftrightarrow \forall x \in A: (x, x) \in R$

" Symmetrisch : $\Leftrightarrow \forall x, y \in A: (x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R$

" antisymmetrisch : $\Leftrightarrow \forall x, y \in A: (x, y) \in R \wedge (y, x) \in R \Rightarrow x = y$

" transitiv : $\Leftrightarrow \forall x, y, z \in A: (x, y) \in R \wedge (y, z) \in R \Rightarrow (x, z) \in R$

" Konnex/linear : $\Leftrightarrow \forall x, y \in A: (x, y) \in R \vee (y, x) \in R$ [je zwei El. aus A sind vergleichbar]

Eine Relation R auf A , also $R \subseteq A \times A$, heißt

Äquivalenzrelation $\Leftrightarrow R$ ist reflexiv, symmetrisch und transitiv
Halbordnung $\Leftrightarrow R$ ist reflexiv, antisymmetrisch und transitiv
Ordnung $\Leftrightarrow R$ ist Halbordnung und Konnex/linear
 (\leadsto Trichotomie, vgl. oben)

Bsp. Halbordnung:	$\{2,3\}$	$\{1,2\}$	Bsp. Ordnung:	$\{1,2\}$
$A = \{\emptyset, \{2\}, \{2,3\}, \{1,2\}\}$	\cup	\subset	$A = \{\emptyset, \{2\}, \{1,2\}\}$	\cup
\subseteq	$\{2\}$			$\{2\}$
	\cup			\cup
	\emptyset			\emptyset

Bei \tilde{A} -Relationen üblich: schreibe xRy statt $(x,y) \in R$,
 auch meist mit \sim statt R , also in der Form $x \sim y$ für $(x,y) \in \sim$.

Äquivalenzklassen: \sim \tilde{A} -Rel. $\Rightarrow a/\sim := \{b \in A \mid b \sim a\} \subseteq A$ für $a \in A$
 heißen Äquivalenzklassen von \sim .

Bsp.: Auf \mathbb{Z} ist durch $x \sim y \Leftrightarrow 5 \mid x-y$ eine \tilde{A} -Rel. erklärt.

Die \tilde{A} -Klassen sind $0 = \{x \in \mathbb{Z}; 5 \mid x\}$, $1 = \{x \in \mathbb{Z}; 5 \mid x-1\}$,
 \dots , $4 = \{x \in \mathbb{Z}; 5 \mid x-4\}$. $\sim \mathbb{Z} = 0 \cup 1 \cup \dots \cup 4$

Abbildungen/Funktionen:

Eine Relation f zwischen X und Y (d.h. $f \subseteq X \times Y$) heißt Abbildung,
 falls gilt: $\forall x \in X \exists! y \in Y: (x,y) \in f$

(die Eindeutigkeit hier nennt man Rechtsindeutigkeit):

$$(x,y) \in f \wedge (x,z) \in f \Rightarrow y = z$$

Schreibweise für eine Abb.: $f: \begin{cases} X \rightarrow Y \\ x \mapsto y = f(x) \end{cases}$

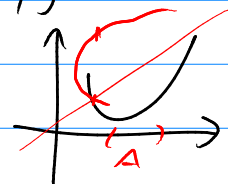
- 8 -

Bild von f : $f(X) := \{f(x) \mid x \in X\} = \{y \in Y \mid \exists x \in X: f(x) = y\} \subseteq Y$
Umkehrrelation: $f^{-1} := \{(y, x) \mid (x, y) \in f\} \subseteq Y \times X$

Seien $A \subseteq X, B \subseteq Y$.

Bildmenge von A : $f(A) := \{f(x) \mid x \in A\}$

Urbildmenge von B : $f^{-1}(B) := \{x \in X \mid f(x) \in B\}$



Spezielle Funktionen: $f: X \rightarrow Y$ heißt

injektiv $\Leftrightarrow (x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)) \Leftrightarrow (f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2)$

surjektiv $\Leftrightarrow \forall y \in Y \exists x \in X: y = f(x)$

bijektiv $\Leftrightarrow f \text{ inj. } \wedge f \text{ surj.}$

Abzählbare Mengen: Eine Menge M heißt abzählbar, falls eine Abb. $f: \mathbb{N} \rightarrow M$ ex., die bijektiv ist.

Bsp.: $\mathbb{N}, \mathbb{Z}, \mathbb{Q}$, aber \mathbb{R} ist überabzählbar (Cantorsches Diag.-verfahren)

Die abzählbare Vereinigung abzählbarer Mengen ist abzählbar.

Anhang: Potenzen, Exponenten, Wurzeln

Für $a \in \mathbb{R}, m \in \mathbb{N}_0$: $a^0 := 1, a^1 := a, a^{m+1} := a^m \cdot a \rightarrow$ Potenz a^m

\leadsto Für $r, s \in \mathbb{N}_0, a, b \in \mathbb{R}$: $a^r \cdot a^s = a^{r+s}, (a^r)^s = a^{r \cdot s}, (a \cdot b)^r = a^r \cdot b^r$

$a^{\frac{r}{m}}$?

Zuweiterung auf rationale Exponenten $r = \frac{z}{m}$ mit $z \in \mathbb{Z}, m \in \mathbb{N}$

nur möglich, wenn $a \geq 0$ ist: $(-2)^{\frac{1}{2}}$ ex. nicht, $((-2)^{\frac{1}{2}})^2 = -2 \nlessert 0$
 und $(-8)^{\frac{1}{3}}$ auch nicht def., sonst: $-2 = (-8)^{\frac{1}{3}} = (-8)^{\frac{2}{6}} = ((-8)^2)^{\frac{1}{6}} = 64^{\frac{1}{6}} = 2 \nlessert -2$.

Für $a \geq 0$ ist $a^{\frac{r}{m}}$ definiert als diejenige reelle Zahl $y \geq 0$ mit $y^m = a$ (damit $(a^{\frac{r}{m}})^m = a^{\frac{r}{m} \cdot m} = a^r = a$ gilt),

die Existenz dieser Zahl ist gesichert mit dem Vollständigkeits-

Bem.: $\sqrt[m]{a}$ ist eine andere Schreibweise für $a^{\frac{1}{m}}$ (s. nächstes Mal)