

Wiederholung Mathematischer Grundlagen für die TI I

Sebastian Böhne
boehne@uni-potsdam.de



- 1 Logik
- 2 Mengen
- 3 Relationen und Funktionen
- 4 Induktion

Keine Einführung

- Nur Ergebnisse, keine Motivationen
- Hohe Stoffdichte
- Nur relativ wenige Beispiele
- Lücken finden
- Lücken füllen, z.B. durch Brückenkurs-Materialien
(<https://openup.uni-potsdam.de/course/view.php?id=469>)

Kontrollfragen zur Logik

- Für welche Logischen Operatoren bzw. Konstanten stehen \wedge , \vee , \neg , \Rightarrow , \Leftrightarrow , 0 und 1?
- Was bedeuten $\forall x(\in X). \varphi(x)$ und $\exists x(\in X). \varphi(x)$?
- Wie kann man Aussagen, deren äußerste logische Struktur durch die obigen Konstrukte gegeben ist, jeweils verwenden?
- Wie zeigt man Aussagen, deren äußerste logische Struktur durch die obigen Konstrukte gegeben ist?
(Wichtige Beispiele folgen)

Wichtige Beweismethoden

- Wie erhält man Aussagen zur Verwendung?
- Fallunterscheidung
- Widerspruchsbeweis
 - $\neg B$ zeigen
 - B zeigen
- Induktion (folgt später)

Notwendige und hinreichende Bedingung

- Seien A und B zwei Aussagen mit $A \Rightarrow B$ im Folgenden vorausgesetzt
- Wenn nun noch A gilt, so gilt auch B . Daher ist A eine hinreichende Bedingung für B
- Es gilt $\neg B \Rightarrow \neg A$ (Kontraposition). Wenn also $\neg B$ gilt, dann gilt $\neg A$ (statt A). B ist also eine notwendige Bedingung für A
- Beispiel: Regen ist eine hinreichende Bedingung für eine nasse Straße und eine nasse Straße ist eine notwendige Bedingung für Regen

Mengen, Notationen und Mengenzugehörigkeit

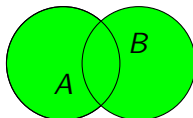
- Ansammlungen von irgendwelchen wohlunterscheidbaren Objekten
- $a \in A$ (oder auch $A \ni a$) drückt aus, dass a zu der Menge A gehört
- Mengenschreibweisen: $\{a_0, a_1, \dots, a_{n-1}\}$ und $\{x \mid \varphi(x)\}$; als Abkürzung auch $\{x \in X \mid \varphi(x)\}$, $\{x \subseteq X \mid \varphi(x)\}$ etc.
- Beispiele:
 - $5 \in \{73, 42, 5, 0, 12\}$
 - Katze $\notin \{\text{Haus, Flasche, Pferd}\}$
 - $12 \in \{n \in \mathbb{N} \mid n \bmod 3 = 0\}$
 - Baum $\notin \{x \in \text{Lebewesen} \mid x \text{ kann sprechen}\}$
- Wichtige Mengen
 - \emptyset
 - Zahlenmengen: \mathbb{N} , \mathbb{Z} , \mathbb{Q} , \mathbb{R} , \mathbb{C}

Mengenrelationen

- $A \subseteq B :\Leftrightarrow \forall a \in A. a \in B$
- Beispiele:
 - $\{\text{Haus, Pferd}\} \subseteq \{\text{Haus, Flasche, Pferd}\}$
 - $\{42, 0\} \subseteq \{73, 42, 5, 0, 12\}$
 - $a \in A \rightarrow \{a\} \subseteq A$
 - $A \subseteq A$ und $\emptyset \subseteq A$
 - $\mathbb{N} \subseteq \mathbb{Z} \subseteq \mathbb{Q} \subseteq \mathbb{R} \subseteq \mathbb{C}$
- $A = B :\Leftrightarrow A \subseteq B \wedge B \subseteq A$
- Beispiele:
 - Für jede Menge A gilt $A = A$
 - $\{a, b\} = \{b, a\}$
 - $\{a, b, c\} = \{a, b, b, c, a\}$
 - $\mathbb{N} = \{z \in \mathbb{Z} \mid z \geq 0\}$
- $A \subset B :\Leftrightarrow A \subseteq B \wedge A \neq B$ (echte Teilmenge)

Vereinigung (von zwei Mengen)

- $A \cup B := \{x \mid x \in A \vee x \in B\}$



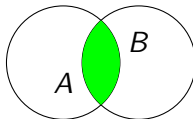
- Beispiele:
 - $\{0, 1, 2, 3\} \cup \{4, 5, 6, 7\} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$
 - $\{0, 1, 2\} \cup \{0, 2, 6, 7\} = \{0, 1, 2, 6, 7\}$

Vereinigung (allgemein)

- $\bigcup A := \{x \mid \exists y \in A. x \in y\}$
- Beispiele:
 - $\bigcup \{\{0, 1, 2\}, \{3, 4\}, \{2, 4, 6\}\} = \{0, 1, 2, 3, 4, 6\}$
 - $\bigcup \{\mathbb{N}, \{z \in \mathbb{Z} \mid z \leq 0\}\} = \mathbb{Z}$
- $\bigcup_{i=j}^k A_i := \{x \mid \exists i \in \mathbb{N}. j \leq i \leq k \wedge x \in A_i\}$
- Beispiel: Seien $A_0 := \{0, 1, 2\}$, $A_1 := \{3, 4\}$ und $A_2 := \{2, 4, 6\}$. Es gilt $\bigcup_{i=0}^2 A_i = \{0, 1, 2, 3, 4, 6\}$
- $\bigcup_{i \in I} A_i := \{x \mid \exists i \in I. x \in A_i\}$
- Beispiel: $A_i := \{i\}$ für jedes $i \in \mathbb{N}$. Es gilt $\bigcup_{i \in \mathbb{N}} A_i = \mathbb{N}$

Schnitt

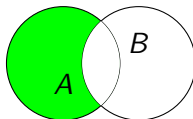
- $A \cap B := \{x \mid x \in A \wedge x \in B\}$



- Beispiele:
 - $\{0, 1, 2, 3\} \cap \{4, 5, 6, 7\} = \emptyset$
 - $\{0, 1, 2\} \cap \{0, 2, 6, 7\} = \{0, 2\}$
- $\bigcap A$ (für $A \neq \emptyset$), $\bigcap_{i=j}^k A_i$ (für $k \geq j$), $\bigcap_{i \in I} A_i$ (für $I \neq \emptyset$) lassen sich analog Vereinigung definieren (mit \forall statt \exists)
- Beispiel: $\bigcap_{i \in \mathbb{N}} (-\frac{1}{n}, \frac{1}{n}) = \{0\}$
- A und B disjunkt $:\Leftrightarrow A \cap B = \emptyset$

Differenz

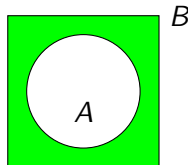
- $A \setminus B := \{x \mid x \in A \wedge x \notin B\}$



- Beispiele:
 - $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\} \setminus \{4, 5, 6, 7\} = \{0, 1, 2, 3\}$
 - $\{0, 1, 2\} \setminus \{0, 2, 6, 7\} = \{1\}$

Komplement

- Sei im Folgenden $A \subseteq B$
- $\overline{A} := B \setminus A$



- Beispiele (für $B = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$):
 - $\overline{\{1, 3, 5\}} = \{0, 2, 4\}$
 - $\overline{\{0, 1, 2\}} = \{3, 4, 5\}$
 - $\overline{\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}} = \emptyset$
 - $\overline{\emptyset} = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$

Potenzmenge

- $\mathcal{P}(A) := \{x \mid x \subseteq A\}$ (auch Schreibweise 2^A verbreitet)
- Beispiele:
 - $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$
 - $\mathcal{P}(\{0, 1, 2\}) = \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{2\}, \{0, 1\}, \{0, 2\}, \{1, 2\}, \{0, 1, 2\}\}$
- Beobachtung (für endliche A): $|\mathcal{P}(A)| = 2^{|A|}$

n-Tupel und Kartesisches Produkt

- $(a, b) := \{\{a\}, \{a, b\}\}$ (Definition nach Kuratowski)
- $(a, b) = (a', b') \Leftrightarrow a = a' \wedge b = b'$
- $A \times B := \{(a, b) \mid a \in A \wedge b \in B\}$
- $|A \times B| = |A| * |B|$
- $(a) := a$ und $() := \emptyset$ und
 $(a_0, \dots, a_{n-1}) := ((a_0, \dots, a_{n-2}), a_{n-1})$ für $n \geq 3$
- $A^0 := \{()\} (= 1)$, $A^1 := \{(a) \mid a \in A\} = A$, $A^2 := A \times A$,
 $A^n := A^{n-1} \times A$ für $n \geq 3$
- Seien n eine natürliche Zahl und $a_i, b_i \in A$ für $i < n$:
 $(a_0, \dots, a_{n-1}) = (b_0, \dots, b_{n-1}) \Leftrightarrow$
 $a_0 = b_0 \wedge a_1 = b_1 \wedge \dots \wedge a_{n-1} = b_{n-1}$

Definition und Sprechweisen

- R heißt (binäre) Relation aus A in B , falls $R \subseteq A \times B$ (auch “zwischen A und B ”)
- R heißt (binäre) Relation, falls A und B existieren, so dass R eine Relation aus A in B ist
- Statt $(a, b) \in R$ schreibt man auch $a R b$
- Der Definitions- oder Vorbereitungsbereich einer Relation ist definiert durch $\mathcal{D}(R) := \{a \mid \exists b. (a, b) \in R\}$
- Der Werte- oder Nachbereich einer Relation ist definiert durch $\mathcal{W}(R) := \{b \mid \exists a. (a, b) \in R\}$

Eigenschaften von Relationen

- Im Folgenden sei R eine Relation
- R linkseindeutig (oder auch injektiv)

$$:\Leftrightarrow \forall a, a', b. (a, b), (a', b) \in R \rightarrow a = a'$$
- R (rechts)eindeutig $:\Leftrightarrow \forall a, b, b'. (a, b), (a, b') \in R \rightarrow b = b'$
- R linksvollständig (bzgl. A) $:\Leftrightarrow \forall a \in A \exists b. (a, b) \in R$
 Man sagt dann auch, R ist eine Relation **von** A ... B
- R rechtsvollständig (bzgl. B) $:\Leftrightarrow \forall b \in B \exists a. (a, b) \in R$
 Man sagt dann auch, R ist eine Relation ... A **auf** B
- Beispiel: $\{(|z|, z) \mid z \in \mathbb{Z}\}$

Operationen auf Relationen

- Relationen sind Mengen und daher sind alle Mengenoperationen auf sie anwendbar, z.B. $\cup, \cap, \overline{}$
- Ist R eine Relation zwischen A und B , dann ist $R^{-1} := \{(b, a) \mid (a, b) \in R\}$ eine Relation zwischen B und A
- Ist R eine Relation zwischen A und B sowie S eine Relation zwischen B und C , so ist $R \circ S := \{(a, c) \mid \exists b \in B. (a, b) \in R \wedge (b, c) \in S\}$ eine Relation zwischen A und C

Definition

- (Partielle) Funktionen sind rechtseindeutige Relationen
- $f : A \rightarrow B$ bedeutet, dass f eine Relation aus A in B ist, welche eine Funktion ist. Man sagt dann, f ist eine Funktion aus A in B .
- Die Rechtseindeutigkeit einer Funktion f erlaubt von **dem** Funktionswert $f(a)$ für jedes $a \in \mathcal{D}(f)$ zu sprechen

Weder $f(a)$ noch Funktionsgleichungen wie $f(x) = x^2$ sind Funktionen, sondern nur f selbst

f^{-1} muss keine Funktion sein

$g \circ f$ bei Funktionen meint $f \circ g$ bei Relationen

Eigenschaften von Funktionen

- Ist eine Funktion f aus A in B linksvollständig (dann auch total genannt), so spricht man von einer Funktion **von** A in B , geschrieben $f : A \rightarrow B$
- Statt von rechtsvollständigen Funktionen spricht man meistens von surjektiven Funktionen. In dem Fall ändert sich der Zusatz “in B ” zu “**auf** B ”
- Die Menge der Funktionen von A in B wird in der Informatik mit $A \rightarrow B$ bezeichnet
(in der Mathematik eher mit ${}^A B$ oder B^A)
- $\{(x, x^2) \mid x \in \mathbb{R}\}$ ist eine Funktion von \mathbb{R} auf $\mathbb{R}^{\geq 0}$
(aber nur in \mathbb{R})
- Zwei Funktionen mit gleichem Definitionsbereich sind gleich, wenn alle ihre Funktionswerte gleich sind

Vollständige Induktion

- $$\underbrace{P(0)}_{\text{IA}} \wedge \underbrace{(\forall n \in \mathbb{N}. \underbrace{P(n)}_{\text{IV}} \Rightarrow \underbrace{P(n+1)}_{\text{IB}})}_{\text{IS}} \Rightarrow \forall n \in \mathbb{N}. P(n)$$
- Beispiel: $\forall n \in \mathbb{N}. 6 \mid n^3 + 5 * n$

Vollständige Induktion ab m

- $P(m) \wedge (\forall n \in \mathbb{N}. n \geq m \wedge P(n) \Rightarrow P(n+1)) \Rightarrow$
 $\forall n \in \mathbb{N}. n \geq m \Rightarrow P(n)$
(Gültigkeitsbeweis mit $Q(n) := n < m \vee P(n)$)
- Beispiel: $P(n) := n^2 \geq 2 * n$

Starke Induktion

- $(\forall n \in \mathbb{N}. n \geq m \Rightarrow$
 $(\forall \ell \in \mathbb{N}. m \leq \ell < n \Rightarrow P(\ell)) \Rightarrow P(n)) \Rightarrow$
 $\forall n \in \mathbb{N}. n \geq m \Rightarrow P(n)$
- Beispiel: Jedes $n \in \mathbb{N}$ mit $n \geq 2$ hat einen Primzahlteiler