

GBI Tutorium NR: 31

Richard Feistenauer

31.10.2014

Tutorium ist

- kurze Wiederholung der Vorlesung
- Anlaufstelle für Fragen
- Übungsbereich für aktuellem Vorlesungsstoff
- Ausgabestelle der Übungsblätter
- Freiwillig

Tutorium ist nicht

- Vorlesungs ersatz
- Lösungsstelle für kommendes Übungsblatt

Übungsblatt

- Übungsblatt einzeln handschriftlich bearbeiten
- Abgabe Freitag 12:30 Uhr im Briefkasten im Keller
- Offensichtlich abgeschrieben \Rightarrow 0 Punkte
- Ab Hälfte der Punkte bestanden (Voraussichtlich 120)
- Übungsschein zum Bestehen des Moduls notwendig

Prüfung

- 4. März 2015 (14 Uhr)
- Nachprüfung im September. (Achtung Mathe Klausuren sind da auch!)
- Prüfung Notwendig für Orientierungsprüfung.

Kontakt / Information

- gbi.tutorium@googlemail.com
- <https://github.com/Richard-GBI/GBI-Folien>
- <http://gbi.ira.uka.de/>

Definition

Ein Alphabet ist eine *endliche, nichtleere* Menge von Zeichen.

Aufgaben

- \mathbb{N}_+ ?
- $M = \{\phi, 3, \psi, a\}$?

Definition

Ein Alphabet ist eine *endliche, nichtleere* Menge von Zeichen.

Aufgaben

- \mathbb{N}_+ ?
- $M = \{\phi, 3, \psi, a\}$?

Notation

- $\mathbb{N}_+ = \{1, 2, 3, \dots\}$ (positive ganze Zahlen)
- $\mathbb{N}_0 = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ (nichtnegative ganze Zahlen)

- Eine Aussage ist ein Satz, der (objektiv) entweder wahr oder falsch sein kann
- Aussagen sind äquivalent (\Leftrightarrow), wenn sie die gleichen Wahrheitswerte besitzen

Logisches UND und ODER

A	B	$A \wedge B$	A	B	$A \vee B$
wahr	wahr	wahr	wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	falsch	wahr	falsch	wahr
falsch	wahr	falsch	falsch	wahr	wahr
falsch	falsch	falsch	falsch	falsch	falsch

Logisches UND und ODER

A	B	$A \wedge B$	A	B	$A \vee B$
wahr	wahr	wahr	wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	falsch	wahr	falsch	wahr
falsch	wahr	falsch	falsch	wahr	wahr
falsch	falsch	falsch	falsch	falsch	falsch

Aufgabe

Stelle eine Wahrheitstabelle für den Ausdruck $(A \wedge B) \vee A$ auf.

A	B	\Rightarrow
wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	falsch
falsch	wahr	wahr
falsch	falsch	wahr

Wichtig!

- $A \Rightarrow B$ ist äquivalent zu $\neg A \vee B$
- D.h. man muss nur etwas tun, wenn A wahr ist. (Beweise)

A	B	\Rightarrow
wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	falsch
falsch	wahr	wahr
falsch	falsch	wahr

Aufgabe

Finde für F einen äquivalenten Ausdruck, in dem A und B jeweils höchstens einmal vorkommen.

$$F = (A \Rightarrow B) \Rightarrow ((B \Rightarrow A) \Rightarrow B)$$

Definition

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}$$

Die Menge aller geordneten Paare (a,b) mit a aus A und b aus B

Definition

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}$$

Die Menge aller geordneten Paare (a, b) mit a aus A und b aus B

Aufgaben

- Berechne $\{a, b\} \times \{1, 2, 3\}$.
- Wieviele Elemente hat $\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\} \times \{42, 43, 44\}$?
- Was ist $\emptyset \times M$?

Definition

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}$$

Die Menge aller geordneten Paare (a, b) mit a aus A und b aus B

Aufgaben

- Berechne $\{a, b\} \times \{1, 2, 3\}$.
 $\{(a, 1), (a, 2), (a, 3), (b, 1), (b, 2), (b, 3)\}$
- Wieviele Elemente hat $\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\} \times \{42, 43, 44\}$?
- Was ist $\emptyset \times M$?

Definition

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}$$

Die Menge aller geordneten Paare (a, b) mit a aus A und b aus B

Aufgaben

- Berechne $\{a, b\} \times \{1, 2, 3\}$.
 $\{(a, 1), (a, 2), (a, 3), (b, 1), (b, 2), (b, 3)\}$
- Wieviele Elemente hat $\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\} \times \{42, 43, 44\}$?
12
- Was ist $\emptyset \times M$?

Definition

$$A \times B = \{(a, b) | a \in A \wedge b \in B\}$$

Die Menge aller geordneten Paare (a, b) mit a aus A und b aus B

Aufgaben

- Berechne $\{a, b\} \times \{1, 2, 3\}$.
 $\{(a, 1), (a, 2), (a, 3), (b, 1), (b, 2), (b, 3)\}$
- Wieviele Elemente hat $\{\alpha, \beta, \gamma, \delta\} \times \{42, 43, 44\}$?
12
- Was ist $\emptyset \times M$?
 \emptyset

Definition

- Eine Teilmenge $R \subseteq A \times B$ heißt (binäre) Relation von A in B .
- Wenn $A = B$, spricht man von einer Relation auf der Menge A .
- Statt $(a,b) \in R$ kann man auch $a R b$ schreiben bzw. statt $(a,b) \in R_{\geq}$ auch $a \geq b$.

Definition

- Eine Teilmenge $R \subseteq A \times B$ heißt (binäre) Relation von A in B .
- Wenn $A = B$, spricht man von einer Relation auf der Menge A .
- Statt $(a,b) \in R$ kann man auch $a R b$ schreiben bzw. statt $(a,b) \in R_{\geq}$ auch $a \geq b$.

Aufgabe

Wie ist die Kleiner-Gleich-Relation R_{\leq} auf der Menge $M = \{1,2,3\}$ formell definiert?

Definition

- Eine Teilmenge $R \subseteq A \times B$ heißt (binäre) Relation von A in B .
- Wenn $A = B$, spricht man von einer Relation auf der Menge A .
- Statt $(a,b) \in R$ kann man auch $a R b$ schreiben bzw. statt $(a,b) \in R_{\geq}$ auch $a \geq b$.

Aufgabe

Wie ist die Kleiner-Gleich-Relation R_{\leq} auf der Menge $M = \{1,2,3\}$ formell definiert?

$$R_{\leq} = \{(1,1), (1,2), (1,3), (2,2), (2,3), (3,3)\}$$

Eigenschaften von Relationen

linkstotal eine Relation $R \subseteq A \times B$ ist linkstotal wenn gilt:
 $\forall a \in A, \exists b \in B : (a, b) \in R$

rechtseindeutig eine Relation $R \subseteq A \times B$ ist rechtseindeutig wenn gilt:
 $\forall a \in A, \forall b, c \in B :$
 $(a, b) \in R \wedge (a, c) \in R \Rightarrow b = c$

rechtstotal eine Relation $R \subseteq A \times B$ ist rechtstotal wenn gilt:
 $\forall b \in B, \exists a \in A : (a, b) \in R$

linkseindeutig eine Relation $R \subseteq A \times B$ ist linkseindeutig wenn gilt:
 $\forall a, c \in A, \forall b \in B :$
 $(a, b) \in R \wedge (c, b) \in R \Rightarrow a = c$

linkstotal	Jedes Element aus A hat mindestens einen Partner in B
rechtseindeutig	Jedes Element aus A hat höchstens einen Partner in B
rechtstotal	Jedes Element aus B hat mindestens einen Partner in A
linkseindeutig	Jedes Element aus B hat höchstens einen Partner in A

Aufgaben

Sind folgende Relationen links-/rechtstotal, links-/rechtseindeutig?

- Die Gleichheitsrelation $R_=$ auf \mathbb{R}
- Die Kleinerrelation $R_<$ auf \mathbb{R}

Definition

Eine Relation, die linkstotal und rechtseindeutig ist, nennt man Funktion oder Abbildung.

Sei $f: A \rightarrow B$ eine Funktion. Dann ist:

- A der Definitionsbereich
- B der Zielbereich
- $f(A)$ der Bildbereich von f

Aufgabe

Was bedeutet es wenn der Bildbereich gleich dem Zielbereich ist?

Eigenschaften von Funktionen/Abbildungen

- linkseindeutig \rightarrow injektiv
- rechtstotal \rightarrow surjektiv
- injektiv + surjektiv = bijektiv

Aufgaben

Sind folgende Funktionen injektiv, surjektiv oder bijektiv?

- $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x$
- $g : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{N}_0, x \mapsto 2x$

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Sei W die Menge der möglichen Wetterformen und S die Menge aller Studenten.

$\heartsuit \subseteq S \times W$ beschreibt „Student liebt das Wetter“

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Sei W die Menge der möglichen Wetterformen und S die Menge aller Studenten.

$\heartsuit \subseteq S \times W$ beschreibt „Student liebt das Wetter“

- $\neg \exists s \in S : \forall w \in W : s \heartsuit w$

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Sei W die Menge der möglichen Wetterformen und S die Menge aller Studenten.

$\heartsuit \subseteq S \times W$ beschreibt „Student liebt das Wetter“

- $\neg \exists s \in S : \forall w \in W : s \heartsuit w$

Es existiert kein Student, der alle Wetterformen liebt.

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Sei W die Menge der möglichen Wetterformen und S die Menge aller Studenten.

$\heartsuit \subseteq S \times W$ beschreibt „Student liebt das Wetter“

- $\neg \exists s \in S : \forall w \in W : s \heartsuit w$

Es existiert kein Student, der alle Wetterformen liebt.

- $\exists w \in W : \forall s \in S : s \heartsuit w$

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Sei W die Menge der möglichen Wetterformen und S die Menge aller Studenten.

$\heartsuit \subseteq S \times W$ beschreibt „Student liebt das Wetter“

- $\neg \exists s \in S : \forall w \in W : s \heartsuit w$
Es existiert kein Student, der alle Wetterformen liebt.
- $\exists w \in W : \forall s \in S : s \heartsuit w$
Es existiert eine Wetterform, die jeder Student liebt.

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Sei W die Menge der möglichen Wetterformen und S die Menge aller Studenten.

$\heartsuit \subseteq S \times W$ beschreibt „Student liebt das Wetter“

- $\neg \exists s \in S : \forall w \in W : s \heartsuit w$
Es existiert kein Student, der alle Wetterformen liebt.
- $\exists w \in W : \forall s \in S : s \heartsuit w$
Es existiert eine Wetterform, die jeder Student liebt.
- $\forall s \in S : \exists w \in W : s \heartsuit w$

Mit der Prädikatenlogik können wir viele Sachverhalte kurz und präzise darstellen.

Sei W die Menge der möglichen Wetterformen und S die Menge aller Studenten.

$\heartsuit \subseteq S \times W$ beschreibt „Student liebt das Wetter“

- $\neg \exists s \in S : \forall w \in W : s \heartsuit w$
Es existiert kein Student, der alle Wetterformen liebt.
- $\exists w \in W : \forall s \in S : s \heartsuit w$
Es existiert eine Wetterform, die jeder Student liebt.
- $\forall s \in S : \exists w \in W : s \heartsuit w$
Für alle Studenten existiert eine Wetterform, die er liebt.

Vorbemerkung

- $\mathbb{G}_n =$

Vorbemerkung

- $\mathbb{G}_n = \{ i \in \mathbb{N}_0 \mid 0 \leq i \wedge i < n \}$
- $\mathbb{G}_0 =$

Vorbemerkung

- $\mathbb{G}_n = \{ i \in \mathbb{N}_0 \mid 0 \leq i \wedge i < n \}$
- $\mathbb{G}_0 = \{ \}$

In Worten

Wörter sind eine Surjektive Abbildung mit $w: \mathbb{G}_n \rightarrow B \subset A$

Example

Das Wort $w = \text{hallo}$ ist eine Abbildung

$w: \mathbb{G}_5 \rightarrow \{ a, h, l, o \}$ mit

$w(0) = h \ w(1) = a \ w(2) = l \ w(3) = l \ w(4) = o$

Das Wort

- Das leere Wort wird mit dem ϵ dargestellt, und ist eine Abbildung von $\{\} \rightarrow \{\}$
- $\{\} \times \{\} = \{\}$
- ϵ hat die Länge 0 ist aber dennoch ein Element.
- wenn $M = \{\epsilon\}$ dann ist $M \neq \emptyset$
- $|M| = 1$

Konkatenation von Wörtern

- eine Konkatenation ist eine Verknüpfung mehrerer Zeichen(ketten) und wird als \cdot dargestellt
- z.B. kann man hallo als $h \cdot a \cdot l \cdot l \cdot o$ dargestellt werden.
- der Punkt ist allerdings nicht notwendig, er kann wie das Malzeichen bei der Multiplikation weggelassen werden.
- mehrere Wörter können auch zu einem weiteren konkateniert werden.

Was ist die vollständige Induktion?

Eine oft benutzte sehr mächtige Beweistechnik

Vorgehen?

- 1 Die Behauptung für einen ersten Wert beweisen
- 2 Annehmen dass die Behauptung für “irgendeinen” Wert gilt
- 3 Behauptung ausgehend von dem bliebigem Wert für den nächsten Wert beweisen

Induktionsanfang

- Beweis der Behauptung für einen (manchmal auch mehrere) "Startwerte"

Induktionsanfang

- Beweis der Behauptung für einen (manchmal auch mehrere) "Startwerte"

Induktionsannahme

- Für ein beliebiges aber festes $x/k/n$ gelte: ...
- Wird im Induktionsschritt benutzt

Induktionsanfang

- Beweis der Behauptung für einen (manchmal auch mehrere) "Startwerte"

Induktionsannahme

- Für ein beliebiges aber festes $x/k/n$ gelte: ...
- Wird im Induktionsschritt benutzt

Induktionsschritt

- Ausgehend von x die Behauptung für $x + 1$ beweisen

Die Gaußsche Summenformel

$$\sum_{k=1}^n k = 1 + 2 + 3 + 4 + \dots + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

Induktionsanfang

$$n = 1 : \quad \sum_{k=1}^n k = \sum_{k=1}^1 k = 1 = \frac{1(1+1)}{2} = \frac{n(n+1)}{2}$$

Induktionsanfang

$$n = 1 : \quad \sum_{k=1}^n k = \sum_{k=1}^1 k = 1 = \frac{1(1+1)}{2} = \frac{n(n+1)}{2}$$

□

Induktionsanfang

$$n = 1 : \quad \sum_{k=1}^n k = \sum_{k=1}^1 k = 1 = \frac{1(1+1)}{2} = \frac{n(n+1)}{2}$$

□

Induktionsvoraussetzung

Für ein beliebiges aber festes n gelte:

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$$

Induktionsanfang

$$n = 1 : \quad \sum_{k=1}^n k = \sum_{k=1}^1 k = 1 = \frac{1(1+1)}{2} = \frac{n(n+1)}{2} \quad \square$$

Induktionsvoraussetzung

Für ein beliebiges aber festes n gelte:

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$$

Induktionsschluss

$$\begin{aligned} n+1 : \quad \sum_{k=1}^{n+1} k &= (n+1) + \sum_{k=1}^n k \stackrel{\text{I.V.}}{=} (n+1) + \frac{n(n+1)}{2} \\ &= \frac{(n+1)(n+2)}{2} \end{aligned}$$

Induktionsanfang

$$n = 1 : \quad \sum_{k=1}^n k = \sum_{k=1}^1 k = 1 = \frac{1(1+1)}{2} = \frac{n(n+1)}{2} \quad \square$$

Induktionsvoraussetzung

Für ein beliebiges aber festes n gelte:

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2}$$

Induktionsschluss

$$\begin{aligned} n = 1 : \quad \sum_{k=1}^{n+1} k &= (n+1) + \sum_{k=1}^n k \stackrel{\text{I.V.}}{=} (n+1) + \frac{n(n+1)}{2} \\ &= \frac{(n+1)(n+2)}{2} \quad \square \end{aligned}$$

Eine Reihe

- $a_0 = 0$
- $a_{n+1} = a_n + 2n + 1$

Eine Reihe

- $a_0 = 0$
- $a_{n+1} = a_n + 2n + 1$

Zeige

$$a_n = n^2$$

Noch ne Reihe

- $a_0 = 3$
- $a_{n+1} = a_n + 3$

Noch ne Reihe

- $a_0 = 3$
- $a_{n+1} = a_n + 3$

Zeige

- Ideen?

Noch ne Reihe

- $a_0 = 3$
- $a_{n+1} = a_n + 3$

Zeige

- Ideen?
- $a_n = 3(n + 1)$

Aufgabe

- $x_0 = 0$
- $\forall n \in \mathbb{N}_0 : x_{n+1} = x_n + (n+1)(n+2)$
- Tipp: x_1, x_2, x_3, x_4 ausrechnen

Aufgabe

- $x_0 = 0$
- $\forall n \in \mathbb{N}_0 : x_{n+1} = x_n + (n+1)(n+2)$
- Tipp: x_1, x_2, x_3, x_4 ausrechnen
- Wenn keine Idee: $\frac{x(x+1)(x+2)}{3}$

Anatidaephobia ist die Angst von einer Ente beobachtet zu werden.