Organisatorisches Alphabete Aussagenlogik Relationen Prädikatenlogik Wörter /ollständige Induktion

## GBI Tutorium NR: 31

Richard Feistenauer

31.10.2014

## Inhaltsverzeichnis

- Organisatorisches
- 2 Alphabete
- 3 Aussagenlogik
- 4 Relationen
  - Kartesisches Produkt
  - Relationen
  - Funktionen/Abbildungen
- Prädikatenlogik
- Wörter
  - Das leere Wort
  - Konkatenation
- 🕜 Vollständige Induktion
  - Einführung
  - Aufgaben



# Organisatorisches

#### 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



# Organisatorisches

## Übungsblatt

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

## Organisatorisches

### 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
- http://gbi.ira.uka.de/



# **Alphabete**

### Definition

Ein Alphabet ist eine endliche, nichtleere Menge von Zeichen.

- N<sub>+</sub> ?
- $M = \{\phi, 3, \psi, a\}$  ?

# **Alphabete**

#### Definition

Ein Alphabet ist eine endliche, nichtleere Menge von Zeichen.

## Aufgaben

- N<sub>+</sub> ?
- $M = \{\phi, 3, \psi, a\}$  ?

### Notation

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

# Aussagenlogik

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

# Aussagenlogik

## Logisches UND und ODER

Α	В	$A \wedge B$
wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	falsch
falsch	wahr	falsch
falsch	falsch	falsch

Α	В	$A \vee B$
wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	wahr
falsch	wahr	wahr
falsch	falsch	falsch

# Aussagenlogik

### Logisches UND und ODER

Α	В	$A \wedge B$
wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	falsch
falsch	wahr	falsch
falsch	falsch	falsch

Α	В	$A \vee B$
wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	wahr
falsch	wahr	wahr
falsch	falsch	falsch

### Aufgabe

Stelle eine Wahrheitstabelle für den Ausdruck  $(A \land B) \lor A$  auf.

# **Implikation**

А	В	$\Rightarrow$
wahr	wahr	wahr
wahr	falsch	falsch
falsch	wahr	wahr
falsch	falsch	wahr

### Wichtig!

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



# **Implikation**

Α	В	$\Rightarrow$
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

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

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

#### Definition

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

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

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

#### Definition

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

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

- 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 ∅ × M?

#### Definition

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

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

- 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 ∅ × M?



#### Definition

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

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

- 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 ∅ × M?
   ∅

### Relationen

#### 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  $a \geq b$ .

## Relationen

#### 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?

## Relationen

#### 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 gil  $\forall a \in A$ .  $\forall b . c \in B$ :

( a , b )  $\in$  R  $\land$  ( 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 :

$$(a,b) \in R \land (c,b) \in R \Rightarrow a = c$$

# Eigenschaften von Relationen

**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

# Eigenschaften von Relationen

### Aufgaben

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

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

# Funktionen/Abbildungen

#### 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 → injektiv
- rechtstotal → surjektiv
- injektiv + surjektiv = bijektiv

## Aufgaben

Sind folgende Funktionen injektiv, surjektiv oder bijektiv?

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

Organisatorisches Alphabete Aussagenlogik Relationen Prädikatenlogik Wörter Ilständige Induktion

# Prädikatenlogik

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.

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.

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

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

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

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

## Wörter

## Vorbemerkung

• 
$$\mathbb{G}_n =$$

## Wörter

## Vorbemerkung

- $\bullet \ \mathbb{G}_n = \{ \ i \in \mathbb{N}_0 \mid 0 \le i \land i < n \ \}$
- ullet  $\mathbb{G}_0 =$

### Wörter

### 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:  $\mathbb{G}_n \to \mathsf{B} \subset \mathsf{A}$ 

### Example

Das Wort w = hallo ist eine Abbildung

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

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

# Das leere Wort

#### Das Wort

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

# Konkatenation von Wörtern

#### Konkatenation von Wörtern

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

# Vollständige Induktion

## Was ist die vollständige Induktion?

Eine oft benutzte sehr mächtige Beweistechnik

#### Vorgehen?

- 1 Die Behauptung für einen ersten Wert beweisen
- Annehmen dass die Behauptung für "irgendeinen" Wert gilt
- Behauptung ausgehend von dem bliebigen Wert für den nächsten Wert beweisen

# So sollte es aussehen

### Induktionsanfang

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

# So sollte es aussehen

#### Induktionsanfang

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

#### Induktionsannahme

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

# So sollte es aussehen

#### 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



# Ein erstes Beispiel

#### Die Gaußsche Summenformel

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

### Induktionsanfang

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

## Induktionsanfang

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

### Induktionsanfang

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

### **Induktionsvo**rraussetzung

Für ein beliebiges aber festes n gelte:

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

#### Induktionsanfang

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

#### **Indukt**ionsvorraussetzung

Für ein beliebiges aber festes n gelte:

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

#### Induktionsschluss

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

#### Induktionsanfang

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

#### **Indukt**ionsvorraussetzung

Für ein beliebiges aber festes n gelte:

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

#### Induktionsschluss

$$n = 1: \sum_{k=1}^{n+1} k = (n+1) + \sum_{k=1}^{n} k \stackrel{\text{I.V.}}{=} (n+1) + \frac{n(n+1)}{2}$$
Richard Feistenauer GBI Tutorium NR: 31

# Jetzt seid ihr dran

#### Eine Reihe

• 
$$a_0 = 0$$

• 
$$a_{n+1} = a_n + 2n + 1$$

# Jetzt seid ihr dran

#### Eine Reihe

• 
$$a_0 = 0$$

$$a_{n+1} = a_n + 2n + 1$$

Zeige 
$$a_n = n^2$$

# Weiter gehts

### Noch ne Reihe

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

# Weiter gehts

### Noch ne Reihe

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

# Zeige

• Ideen?

# Weiter gehts

### Noch ne Reihe

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

# Zeige

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

# Und jetzt mal was schweres

# 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

# Und jetzt mal was schweres

# 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:  $\frac{x(x+1)(x+2)}{3}$

# Unnützes Wissen

Anatidaephobia ist die Angst von einer Ente beobachtet zu werden.