

# Einführung in die Theoretische Informatik

Woche 4

Harald Zankl

Institut für Informatik @ UIBK  
Wintersemester 2014/2015



Zusammenfassung

## Zusammenfassung der letzten LV

*Modus Ponens*

$$\frac{A \rightarrow B \quad A}{B} \text{ MP}$$

Definition

Axiome für die Aussagenlogik nach Frege und Łukasiewicz

- (1)  $A \rightarrow (B \rightarrow A)$
- (2)  $(A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$
- (3)  $(\neg A \rightarrow \neg B) \rightarrow (B \rightarrow A)$

Satz

Das Axiomensystem mit Inferenzregel MP ist vollständig und korrekt für die Aussagenlogik:  $A_1, \dots, A_n \models B$  gdw.  $A_1, \dots, A_n \vdash B$

# Konjunktive und Disjunktive Normalformen

## Definition

Eine **Wahrheitsfunktion**  $f: \{T, F\}^n \rightarrow \{T, F\}$  ist eine Funktion, die  $n$  Wahrheitswerten einen Wahrheitswert zuordnet

## Definition

- 1 Formel  $A$  ist in **konjunktiver Normalform (KNF)**, wenn  $A$  eine Konjunktion von Disjunktionen von Literalen ist
- 2 Formel  $A$  ist in **disjunktiver Normalform (DNF)**, wenn  $A$  eine Disjunktion von Konjunktionen von Literalen ist

## Folgerung

*Für jede Formel  $A$  existiert eine DNF  $D$  und eine KNF  $K$ , sodass  $A \equiv D \equiv K$  gilt.*

## Überblick

### Inhalte der Lehrveranstaltung

#### Einführung in die Logik

Syntax & Semantik der Aussagenlogik, Formales Beweisen, Konjunktive und Disjunktive Normalformen

#### Einführung in die Algebra

**Boolesche Algebra**, Universelle Algebra, Logische Schaltkreise

#### Einführung in die Theorie der Formalen Sprachen

Grammatiken und Formale Sprachen, Reguläre Sprachen, Kontextfreie Sprachen

#### Einführung in die Berechenbarkeitstheorie

Algorithmisch unlösbare Probleme, Turing Maschinen, Registermaschinen

#### Einführung in die Programmverifikation

Prinzipien der Analyse von Programmen, Verifikation nach Hoare, Verschlüsselung und Sicherheit

# Algebraische Strukturen

## Definition (Algebra)

Eine **Algebra**  $\mathcal{A} = \langle A_1, \dots, A_n; \circ_1, \dots, \circ_m \rangle$  besteht aus

- 1 **Trägern** (oder **Trägermengen**)  $A_1, \dots, A_n$
- 2 **Operationen**  $\circ_1, \dots, \circ_m$  auf den Trägern

## Beispiel

Sei Algebra  $\mathcal{A} = \langle A; \bullet, a \rangle$  mit  $A = \{a, b, c, d\}$  und  $\bullet$  gegeben durch:

$\bullet$	$a$	$b$	$c$	$d$
$a$	$a$	$b$	$c$	$d$
$b$	$b$	$c$	$d$	$a$
$c$	$c$	$d$	$a$	$c$
$d$	$d$	$a$	$b$	$c$

## Definition (Algebraische Ausdrücke)

Sei  $\mathcal{A}$  eine Algebra. Nullstellige Operationen werden auch **Konstanten** genannt. Wir fixieren eine unendliche Menge von **Variablen**  $x_1, x_2, \dots$  und definieren **algebraische Ausdrücke** einer Algebra  $\mathcal{A}$  induktiv:

- 1 Konstanten und Variablen sind algebraische Ausdrücke.
- 2 Wenn  $E_1, \dots, E_n$  algebraische Ausdrücke und  $\circ$  eine Operation, dann ist  $\circ(E_1, \dots, E_n)$  ein algebraischer Ausdruck.

## Beispiel (Algebraische Ausdrücke)

Sei Algebra  $\mathcal{A} = \langle A; \bullet, a \rangle$  mit  $A = \{a, b, c, d\}$

$$x_1 \checkmark \quad a \checkmark \quad b \times \quad \bullet(x_1, x_2) \checkmark \quad x_1 \bullet x_2 \checkmark \quad a \bullet b \times \quad a \bullet (x_3 \bullet a) \checkmark$$

## Definition (Äquivalenz)

Seien  $E$  und  $F$  algebraische Ausdrücke einer Algebra  $\mathcal{A}$ .

- Ersetzen von Variablen in  $E$  durch Werte aus Träger liefert **Instanz**  $E'$ .
- $E$  und  $F$  sind **äquivalent**, wenn für alle Instanzen  $E'$  und  $F'$  deren Auswertung in  $\mathcal{A}$  übereinstimmt (wobei gleiche Variablen durch gleiche Werte ersetzt werden).
- Wenn  $E$  äquivalent zu  $F$  ist, schreiben wir kurz  $E \approx F$ .

## Beispiel (Äquivalenz)

Sei Algebra  $\mathcal{A} = \langle A; \bullet, a \rangle$  mit  $A = \{a, b, c, d\}$  und  $\bullet$  gegeben durch:

$\bullet$	$a$	$b$	$c$	$d$
$a$	$a$	$b$	$c$	$d$
$b$	$b$	$c$	$d$	$a$
$c$	$c$	$d$	$a$	$c$
$d$	$d$	$a$	$b$	$c$

$$x_1 \approx a \quad \times \quad x_1 \approx x_1 \bullet x_2 \quad \times \quad x_1 \approx a \bullet (x_1 \bullet a) \quad \checkmark \quad a \approx a \bullet (x_1 \bullet a) \quad \times \quad x_1 \bullet x_2 \approx a \bullet (x_3 \bullet a) \quad \times$$

## Nullelement, neutrales Element, Inverses

### Definition

Sei  $\circ$  eine binäre Operation auf  $A$

- $0 \in A$  heißt **Nullelement** für  $\circ$ , wenn  
für alle  $a \in A$  gilt  $a \circ 0 = 0 \circ a = 0$
- $1 \in A$  heißt **Einselement** (**neutrales Element**) für  $\circ$ , wenn  
für alle  $a \in A$  gilt  $a \circ 1 = 1 \circ a = a$
- $b \in A$  heißt **Inverses** von  $a$ , wenn  $1$  das neutrale Element für  $\circ$  und  
 $a \circ b = b \circ a = 1$

### Bemerkung

Nullelement, Einselement, bzw. Inverses existieren nicht immer.

### Beispiel (Algebra $\mathcal{A}$ bezüglich $\bullet$ )

Nullelement:  $\times$  Einselement:  $a$  Inverses von  $a/b/c/d$  ist  $a/d/c/b$

# Eigenschaft des neutralen Elements

## Lemma

*Jede binäre Operation hat maximal ein neutrales Element*

## Beweis.

- 1 Sei  $\circ$  eine binäre Operation auf der Menge  $A$
- 2 Angenommen  $e$  und  $u$  sind neutrale Elemente für  $\circ$
- 3 Wir zeigen, dass  $e = u$

$$\begin{aligned} e &= e \circ u && \text{da } u \text{ Einselement} \\ &= u && \text{da } e \text{ Einselement} \end{aligned}$$



# Halbgruppen, Monoide und Gruppen

## Definition

Sei  $\mathcal{A} = \langle A; \circ \rangle$  eine Algebra. Dann heißt

- $\langle A; \circ \rangle$  **Halbgruppe**, wenn  $\circ$  assoziativ
- $\langle A; \circ, 1 \rangle$  **Monoid**, wenn  $\langle A; \circ \rangle$  eine Halbgruppe mit Einselement 1
- $\langle A; \circ, 1 \rangle$  **Gruppe**, wenn  $\langle A; \circ, 1 \rangle$  ein Monoid ist und jedes Element ein Inverses hat

Eine Halbgruppe, ein Monoid bzw. eine Gruppe heißen **kommutativ**, wenn  $\circ$  kommutativ ist.

## Beispiel (Algebra $\mathcal{A}$ )

- 1  $\bullet$  ist nicht assoziativ, da z.B.  $d \bullet (d \bullet d) \neq (d \bullet d) \bullet d$
- 2  $\rightarrow \langle A, \bullet \rangle$  ist keine Halbgruppe
- 3  $\rightarrow \langle A, \bullet, a \rangle$  ist kein Monoid
- 4  $\rightarrow \langle A, \bullet, a \rangle$  ist keine Gruppe
- 5  $\bullet$  ist nicht kommutativ, da z.B.  $c \bullet d \neq d \bullet c$

# Halbgruppen, Monoide und Gruppen

## Definition

Sei  $\mathcal{A} = \langle A; \circ \rangle$  eine Algebra. Dann heißt

- $\langle A; \circ \rangle$  **Halbgruppe**, wenn  $\circ$  assoziativ
- $\langle A; \circ, 1 \rangle$  **Monoid**, wenn  $\langle A; \circ \rangle$  eine Halbgruppe mit Einselement 1
- $\langle A; \circ, 1 \rangle$  **Gruppe**, wenn  $\langle A; \circ, 1 \rangle$  ein Monoid ist und jedes Element ein Inverses hat

Eine Halbgruppe, ein Monoid bzw. eine Gruppe heißen **kommutativ**, wenn  $\circ$  kommutativ ist.

## Beispiel

- Halbgruppe:  $\langle \mathbb{N}, + \rangle$  ✓       $\langle \mathbb{N}, \times \rangle$  ✓       $\langle \mathbb{Q} \setminus \{0\}, \times \rangle$  ✓
- Monoid:  $\langle \mathbb{N}, +, 0 \rangle$  ✓       $\langle \mathbb{N}, \times, 1 \rangle$  ✓       $\langle \mathbb{Q} \setminus \{0\}, \times, 1 \rangle$  ✓
- Gruppe:  $\langle \mathbb{N}, +, 0 \rangle$  ✗       $\langle \mathbb{N}, \times, 1 \rangle$  ✗       $\langle \mathbb{Q} \setminus \{0\}, \times, 1 \rangle$  ✓

# Eigenschaft des Inversen

## Lemma

Wenn  $\mathcal{A} = \langle A; \circ, 1 \rangle$  ein Monoid ist, dann ist das Inverse eindeutig

## Beweis.

Sei  $a \in A$  und seien  $b, c$  Inverse von  $a$ . Wir zeigen  $b = c$ :

$$\begin{array}{ll}
 b = b \circ 1 & 1 \text{ ist neutrales Element} \\
 = b \circ (a \circ c) & c \text{ ist Inverses von } a \\
 = (b \circ a) \circ c & \text{Assoziativität von } \circ \\
 = 1 \circ c & b \text{ ist Inverses von } a \\
 = c & 1 \text{ ist neutrales Element}
 \end{array}$$



## Ringe und Körper

### Definition (Ring)

Eine Algebra  $\mathcal{A} = \langle A; +, \cdot, 0, 1 \rangle$  heißt **Ring**, wenn

- 1  $\langle A; +, 0 \rangle$  eine kommutative Gruppe
- 2  $\langle A; \cdot, 1 \rangle$  ein Monoid
- 3  $\cdot$  distribuiert über  $+$  (von links und von rechts), das heißt für alle  $a, b, c \in A$  gilt:

$$a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c) \quad (b + c) \cdot a = (b \cdot a) + (c \cdot a)$$

### Definition (Körper)

Eine Algebra  $\mathcal{A} = \langle A; +, \cdot, 0, 1 \rangle$  heißt **Körper**, wenn

- 1  $\mathcal{A}$  ein Ring
- 2  $\langle A \setminus \{0\}; \cdot, 1 \rangle$  eine kommutative Gruppe

## Boolesche Algebra

### Definition (Boolesche Algebra)

Eine Algebra  $\mathcal{B} = \langle B; +, \cdot, \bar{\phantom{x}}, 0, 1 \rangle$  heißt **Boolesche Algebra** wenn gilt:

- 1  $\langle B; +, 0 \rangle$  und  $\langle B; \cdot, 1 \rangle$  sind kommutative Monoide
- 2 Die Operationen  $+$  und  $\cdot$  distribuierten übereinander. Es gilt also für alle  $a, b, c \in B$ :

$$a \cdot (b + c) = (a \cdot b) + (a \cdot c) \quad a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c)$$

- 3 Für alle  $a \in B$  gilt

$$a + \bar{a} = 1 \quad a \cdot \bar{a} = 0$$

Das Element  $\bar{a}$  heißt das **Komplement** oder die **Negation** von  $a$

### Konventionen

- Wir lassen  $\cdot$  oft weg und schreiben  $ab$  statt  $a \cdot b$
- Wir verwenden die folgende Präzedenz:  
Komplement ( $\bar{\phantom{x}}$ ) bindet am stärksten, und  $\cdot$  bindet stärker als  $+$

## Definition (Boolescher Ausdruck)

Sei eine unendliche Menge von Variablen  $x_1, x_2, \dots$  gegeben; diese Variablen heißen **Boolesche Variablen**

Wir definieren **Boolesche Ausdrücke** induktiv:

- 1 0, 1 und Boolesche Variablen sind Boolesche Ausdrücke
- 2 Wenn  $A$  und  $B$  Boolesche Ausdrücke sind, dann sind

$$\bar{A} \quad (A \cdot B) \quad (A + B)$$

Boolesche Ausdrücke

## Beispiel

Die folgenden Ausdrücke sind Boolesche Ausdrücke:

$$x_1 \quad x_2 \quad x_1 + x_2 \quad x_1 \cdot x_2 \quad x_1 \cdot (x_1 + x_2) \quad x_1(x_1 + x_2) \quad x_1 \overline{(x_1 + x_2)}$$

## Mengenalgebra

Sei  $M$  eine Menge;  $\mathcal{P}(M)$  bezeichnet die **Potenzmenge** von  $M$ , also

$$\mathcal{P}(M) := \{N \mid N \subseteq M\}$$

## Definition

Wir betrachten die Algebra

$$\langle \mathcal{P}(M); \cup, \cap, \bar{\phantom{x}}, \emptyset, M \rangle$$

- 1  $\cup$  die Mengenvereinigung
- 2  $\cap$  die Schnittmenge
- 3  $\bar{\phantom{x}}$  die Komplementärmenge (bezüglich  $M$ )

Diese Algebra nennt man **Mengenalgebra**.

► Definitionen

## Lemma

*Die Mengenalgebra ist eine Boolesche Algebra*



## Binäre Algebra

Sei  $\mathbb{B} := \{0, 1\}$ , wobei  $0, 1 \in \mathbb{N}$

### Definition

Wir betrachten die Algebra

$$\langle \mathbb{B}; +, \cdot, -, 0, 1 \rangle$$

wobei die Operationen  $+, \cdot, -$  wie folgt definiert:

$$\begin{array}{c|cc} + & 1 & 0 \\ \hline 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{array} \quad \begin{array}{c|cc} \cdot & 1 & 0 \\ \hline 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{array} \quad \begin{array}{c|c} - & \\ \hline 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{array}$$

Diese Algebra nennt man **binäre Algebra**

### Lemma

*Die binäre Algebra ist eine Boolesche Algebra*

Sei  $F_{rm}$  die Menge der aussagenlogischen Formeln

### Definition

Wir betrachten die Algebra  $\mathcal{F}_{rm}$

$$\langle \mathcal{F}_{rm}; \vee, \wedge, \neg, \text{False}, \text{True} \rangle$$

Wobei die Zeichen wie in der Aussagenlogik interpretiert werden

### Lemma

*Die Algebra  $\mathcal{F}_{rm}$  ist eine Boolesche Algebra*

# Mengenoperationen

## Definition

Seien  $A$  und  $B$  Mengen. Dann ist

- $A \cap B := \{x \in A \text{ und } x \in B\}$
- $A \cup B := \{x \in A \text{ oder } x \in B\}$
- $A \times B := \{(x, y) \mid x \in A \text{ und } x \in B\}$
- $A^n := \{(x_1, \dots, x_n) \mid x_1, \dots, x_n \in A\}$
- $\bar{A} := \{x \in M \text{ und } x \notin A\}$ , wobei  $M$  meist global gegeben ist.

► zurück

## Beispiel

Seien  $A = \{a, b, c, d\}$ ,  $B = \{a, d, e\}$  und  $M = \{a, b, c, d, e, f\}$ .

- $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{d\}, \{a, b\}, \dots, \{a, b, c, d\}\}$
- $A \cap B = \{a, d\}$
- $A \cup B = \{a, b, c, d, e\}$
- $A \times B = \{(a, a), (a, d), (a, e), (b, a), \dots, (c, e), (d, a), (d, d), (d, e)\}$
- $\bar{A} = \{e, f\}$
- $\bar{B} = \{b, c, f\}$