

# Diskrete Strukturen und Logik

WiSe 2006/07 in Trier

Henning Fernau

Universität Trier

[fernau@informatik.uni-trier.de](mailto:fernau@informatik.uni-trier.de)

# Diskrete Strukturen und Logik

## Gesamtübersicht

- Organisatorisches
- Einführung
- Logik & Mengenlehre
- Beweisverfahren
- Kombinatorik: Die Kunst des Zählens
- **algebraische Strukturen**

# Boolesche Algebren

## Syntax (Aussehen)

Eine *Boolesche Algebra* ist beschrieben durch ein 6-Tupel  $\mathcal{B} = (B, \oplus, \otimes, \kappa, 0, 1)$ :

$B$ : Grundmenge

$\oplus, \otimes : B \times B \rightarrow B$ : zweistellige Verknüpfungen auf  $B$

$\oplus$ : *Addition*;  $\otimes$ : *Multiplikation*

$\kappa : B \rightarrow B$ : einstellige Operation auf  $B$ : *Komplement*

$0, 1 \in B$ : Konstanten (nullstellige Operationen)

## Boolesche Algebren: geforderte Eigenschaften

$$0 \neq 1$$

*Kommutativgesetze*: (1)  $\forall a, b \in B : a \oplus b = b \oplus a$ , (2)  $\forall a, b \in B : a \otimes b = b \otimes a$ .

*Distributivgesetze*: (1)  $\forall a, b, c \in B : a \otimes (b \oplus c) = (a \otimes b) \oplus (a \otimes c)$  und (2)

$$\forall a, b, c \in B : a \oplus (b \otimes c) = (a \oplus b) \otimes (a \oplus c)$$

*Neutralitätsgesetze*: (1) 0 ist *rechtsneutrales Element* bzgl.  $\oplus$ , d.h.:  $a \oplus 0 = a$

und (2) 1 ist *rechtsneutrales Element* bzgl.  $\otimes$ , d.h.:  $a \otimes 1 = a$

*Komplementgesetze*: (1)  $\kappa(a)$  ist das *Komplement* von  $a$ , d.h.: (1)  $a \oplus \kappa(a) = 1$

und (2)  $a \otimes \kappa(a) = 0$ .

0 heißt auch *Nullelement*, 1 *Einselement* von  $B$ .

## Boolesche Algebren: ein Beispiel

$(\{w, f\}, \vee, \wedge, \neg, f, w)$  ist eine Boolesche Algebra.

In der Schreibweise

$(\{0, 1\}, +, \cdot, \neg, 0, 1)$  heißt sie auch *Schaltalgebra*.

**Satz:** Die Schaltalgebra ist (bis auf Isomorphie) die kleinste Boolesche Algebra.

Beweis: Die Eigenschaften einer Booleschen Algebra sind für die Schaltalgebra bekannt.

Da  $0 \neq 1$  stets zwei verschiedene Elemente mit definierten Eigenschaften sind, folgt die Minimalität und Eindeutigkeit.

$\rightsquigarrow$  Unsere Theorie hat ein Modell (ist also nicht leer) !

## Potenzmengenalgebren: ein weiteres Beispiel

Aus unserer 8. Vorlesung wissen wir:

**Satz:** Für jede Menge  $M \neq \emptyset$  bildet  $(2^M, \cup, \cap, \bar{\phantom{x}}, \emptyset, M)$  eine Boolesche Algebra, die so genannte *Potenzmengenalgebra* (über  $M$ ). (Das Komplement ist bezüglich  $M$  zu verstehen.)

Beweis: Möglicherweise noch unbekannt: das Komplementgesetz. Das bedeutet jetzt für  $A \subseteq M$ :  $A \cup \bar{A} = M$  und  $A \cap \bar{A} = \emptyset$ .

**Satz:** Die Potenzmengenalgebra einer einelementigen Menge ist isomorph zur Schaltalgebra.

## Boolesche Algebren: Teileralgebra als Beispiel

$T(n) = \{k \in \mathbb{N} \mid k|n\}$ : Teiler von  $n$ .

$kgV(a, b)$ : das kleinste gemeinsame Vielfache von  $a$  und  $b$

$ggT(a, b)$ : der größte gemeinsame Teiler von  $a$  und  $b$

Erinnerung:  $kgV(a, b) = ab / ggT(a, b)$ ;  $((t|a) \wedge (t'|a')) \implies (ggT(t, t') | ggT(a, a'))$ .

Definiere für  $a \in T(n)$ :  $u_n(a) := n/a$ .

**Problem**: Ist, für  $n \geq 2$ ,  $\mathcal{T}(n) = (T(n), ggT, kgV, u_n, n, 1)$  stets eine Boolesche Algebra ?

Beachte fehlerhafte Benennung der neutralen Elemente im M/M.

Wenn ja, nennen wir sie *Teileralgebra*.

Beobachte: Die betrachtete Schaltalgebra ist zu  $\mathcal{T}(2)$  isomorph:

$$ggT(1, 1) = ggT(1, 2) = ggT(2, 1) = 1, \quad ggT(2, 2) = 2.$$

$$kgV(1, 1) = 1, \quad kgV(1, 2) = kgV(2, 1) = kgV(2, 2) = 2.$$

## Überprüfe geforderte Eigenschaften

$0 \neq 1$ : Da  $n \geq 2$ , gilt  $1 \neq n$ . ✓

**Kommutativgesetze**: (1)  $\forall a, b \in B : a \oplus b = b \oplus a$ , (2)  $\forall a, b \in B : a \otimes b = b \otimes a$ .  
Nach Def. von  $kgV$  und  $ggT$  kommt es offenbar nicht auf die Reihenfolge der Argumente an. ✓

**Neutralitätsgesetze**: (1)  $0$  ist *rechtsneutrales Element* bzgl.  $\oplus$ , d.h.:  $a \oplus 0 = a$   
und (2)  $1$  ist *rechtsneutrales Element* bzgl.  $\otimes$ , d.h.:  $a \otimes 1 = a$   
ad (1): Dies bedeutet in unserem Fall:  $\forall a|n : ggT(a, n) = a$ .  
ad (2): Dies bedeutet in unserem Fall:  $\forall a|n : kgV(a, 1) = a$ . ✓



## Überprüfe geforderte Eigenschaften

**Distributivgesetze:** (1)  $\forall a, b, c \in B : a \otimes (b \oplus c) = (a \otimes b) \oplus (a \otimes c)$  und (2)

$\forall a, b, c \in B : a \oplus (b \otimes c) = (a \oplus b) \otimes (a \oplus c)$

ad (1): Dies bedeutet in unserem Fall:

$\forall a, b, c \in T(n) : \text{kgV}(a, \text{ggT}(b, c)) = \text{ggT}(\text{kgV}(a, b), \text{kgV}(a, c)).$

$\text{kgV}(a, \text{ggT}(b, c)) = a \text{ ggT}(b, c) / \text{ggT}(a, b, c)$  versus

$\text{ggT}(\text{kgV}(a, b), \text{kgV}(a, c)) = \text{ggT}(ab / \text{ggT}(a, b), ac / \text{ggT}(a, c))$

Sind diese Ausdrücke immer gleich ?? Wir prüfen zunächst **Beispiele:**

$a = 2, b = 6, c = 3:$

$\text{kgV}(a, \text{ggT}(b, c)) = \text{kgV}(2, \text{ggT}(6, 3)) = \text{kgV}(2, 3) = 6.$

$\text{ggT}(\text{kgV}(a, b), \text{kgV}(a, c)) = \text{ggT}(\text{kgV}(2, 6), \text{kgV}(2, 3)) = \text{ggT}(6, 6) = 6. \checkmark$

$a = 3, b = 6, c = 9:$

$\text{kgV}(a, \text{ggT}(b, c)) = \text{kgV}(3, \text{ggT}(6, 9)) = \text{kgV}(3, 3) = 3.$

$\text{ggT}(\text{kgV}(a, b), \text{kgV}(a, c)) = \text{ggT}(\text{kgV}(3, 6), \text{kgV}(3, 9)) = \text{ggT}(6, 9) = 3. \checkmark$

## Überprüfe geforderte Eigenschaften: Distributivgesetze (allgemein)

Betrachte Zahl  $t$  mit  $t \mid \text{kgV}(a, \text{ggT}(b, c))$ .

$t$  lässt sich schreiben als  $t = pq$  mit  $p \mid a$  und  $q \mid \text{ggT}(b, c)$ .

Wegen  $p \mid a$  gilt:  $p \mid \text{kgV}(a, x)$  für jedes  $x$ , und somit  $p \mid \text{ggT}(\text{kgV}(a, b), \text{kgV}(a, c))$ .

$q \mid \text{ggT}(b, c) \rightsquigarrow (q \mid b) \wedge (q \mid c) \rightsquigarrow (q \mid \text{kgV}(a, b)) \wedge (q \mid \text{kgV}(a, c))$

$\rightsquigarrow t \mid \text{ggT}(\text{kgV}(a, b), \text{kgV}(a, c))$  mit  $t = pq$ ; insbesondere  $t = \text{kgV}(a, \text{ggT}(b, c))$ .

✓

Umgekehrt: Betrachte Zahl  $t$  mit  $t \mid \text{ggT}(\text{kgV}(a, b), \text{kgV}(a, c))$ .

Dann gilt:  $t \mid \text{kgV}(a, b)$  und  $t \mid \text{kgV}(a, c)$ .

$t$  lässt sich schreiben als  $t = pq$  mit  $p \mid a$  und  $q \mid b$ .

$t$  lässt sich schreiben als  $t = p'q'$  mit  $p' \mid a$  und  $q' \mid c$ .

Mit  $p'' = \text{kgV}(p, p')$  haben wir eine weitere Darstellung  $t = p''q''$  mit  $p'' \mid a$ .

Aus der Aufteilung der Primfaktoren von  $t$  ergibt sich sofort:  $q'' = \text{ggT}(q, q')$ .

Es gilt:  $q'' \mid \text{ggT}(b, c)$ , denn  $((q \mid b) \wedge (q' \mid c)) \implies (\text{ggT}(q, q') \mid \text{ggT}(b, c))$ .

Aus  $p'' \mid a$  und  $q'' \mid \text{ggT}(b, c)$  folgt für  $t = p''q''$ :  $t \mid \text{kgV}(a, \text{ggT}(b, c))$ . ✓

## Überprüfe geforderte Eigenschaften

*Distributivgesetze:* (1)  $\forall a, b, c \in B : a \otimes (b \oplus c) = (a \otimes b) \oplus (a \otimes c)$  und (2)

$$\forall a, b, c \in B : a \oplus (b \otimes c) = (a \oplus b) \otimes (a \oplus c)$$

ad (2): Dies bedeutet in unserem Fall:

$$\forall a, b, c \in T(n) : \text{ggT}(a, \text{kgV}(b, c)) = \text{kgV}(\text{ggT}(a, b), \text{ggT}(a, c)).$$

Der Beweis folgt ganz analog.

## Überprüfe geforderte Eigenschaften: Komplementgesetze

(1)  $\kappa(a)$  ist das *Komplement* von  $a$ , d.h.: (1)  $a \oplus \kappa(a) = 1$  und (2)  $a \otimes \kappa(a) = 0$ .

(1) bedeutet:  $\text{ggT}(a, u_n(a)) = \text{ggT}(a, n/a) = 1$ .

Das gilt *nur* für jedes  $a|n$ , falls es keine Quadratzahl größer 1 gibt, die  $n$  teilt.

(2) sieht man entsprechend.

Alles zusammen genommen zeigen unsere Überlegungen:

**Satz:**  $\mathcal{T}(n)$  ist eine Boolesche Algebra genau dann, wenn es keine Zahl größer 1 gibt, deren Quadrat  $n$  teilt.

## Ausdruck-Algebra

Erinnerung: Wir hatten früher wohlgeformte aussagenlogische Ausdrücke samt der Belegungsfunktion  $\beta$  betrachtet. Wir nannten zwei w.a.A.  $\alpha, \alpha'$  äquivalent, falls  $\beta(\alpha) = \beta(\alpha')$ .

Es sei  $\mathcal{A}_n$  die Menge aller Äquivalenzklassen von w.a.A. mit Variablenmenge  $X_n = \{x_1, \dots, x_n\}$ .

Die Äquivalenzklasse von  $\alpha$  werde  $[\alpha]$  notiert.

Definiere:  $[\alpha] \sqcup [\alpha'] := [(\alpha) \vee (\alpha')]$ ,  $[\alpha] \sqcap [\alpha'] := [(\alpha) \wedge (\alpha')]$ ,  $C_n([\alpha]) := [\neg\alpha]$ .

**Satz:** Für jedes  $n \in \mathbb{N}$  ist  $\mathcal{A}_n = (\mathcal{A}_n, \sqcup, \sqcap, C_n, [f], [w])$  eine Boolesche Algebra. Diese ist für  $n = 0$  zur Schaltalgebra isomorph.

Beweis: Zu überlegen: Wohldefiniiertheit.

## **BAs aus BAs:** Funktionenalgebren

Es sei  $\mathcal{B} = (B, \oplus, \otimes, \kappa, 0, 1)$  eine Boolesche Algebra.

$B_n := B^{B^n}$  bezeichne die *n-stelligen Booleschen Funktionen*.

Definiere für  $f, g \in B_n$  folgende Operationen:

$$(f \star g)(x_1, \dots, x_n) := f(x_1, \dots, x_n) \oplus g(x_1, \dots, x_n)$$

$$(f \odot g)(x_1, \dots, x_n) := f(x_1, \dots, x_n) \otimes g(x_1, \dots, x_n)$$

$$(\Gamma(f))(x_1, \dots, x_n) := \kappa(f(x_1, \dots, x_n))$$

0 und 1 sollen der Einfachheit halber auch die n-stelligen Funktionen bezeichnen, die konstant 0 bzw. 1 liefern.

**Satz:** Für  $n \in \mathbb{N}$  ist  $\mathcal{B}_n = (B_n, \star, \odot, \Gamma, 0, 1)$  eine Boolesche Algebra. Diese ist für  $n = 0$  zu  $\mathcal{B}$  isomorph.

Beweis: Tafel

**Der Plan** für die nächste Zeit:

Wir haben jetzt heute viele Modelle für Boolesche Algebren kennengelernt. Insbesondere für die Schaltalgebra und die Potenzmengenalgebren wissen wir bereits viele weitere Eigenschaften.

**Natürliche mathematische Fragen:**

- Gelten diese Eigenschaften allgemein ?
- Können wir vielleicht sogar weitere Eigenschaften herausbekommen ?