

## **Bemerkung:**

Der folgende Abschnitt

„Boolesche Algebren“

ist (im WS 2010/11) nicht Teil des Prüfungsstoffs,  
soweit nicht Teile daraus in der Übung behandelt  
werden!

## 6. Boolesche Algebren

### 6.1 Definitionen

Eine **Boolesche Algebra** ist eine Algebra

$$\langle S, \oplus, \otimes, \sim, 0, 1 \rangle,$$

$\oplus, \otimes$  sind binäre,  $\sim$  ist ein unärer Operator, 0 und 1 sind Konstanten. Es gilt:

- 1  $\oplus$  und  $\otimes$  sind assoziativ und kommutativ.
- 2 0 ist Einselement für  $\oplus$ , 1 ist Einselement für  $\otimes$ .
- 3 für  $\sim$  gilt:

$$b \oplus \sim b = 1$$

$$b \otimes \sim b = 0 \quad \forall b \in S.$$

- 4 Distributivgesetz:

$$b \otimes (c \oplus d) = (b \otimes c) \oplus (b \otimes d)$$

$$b \oplus (c \otimes d) = (b \oplus c) \otimes (b \oplus d)$$

## Bemerkung:

Eine boolesche Algebra ist keine Gruppe, weder bezüglich  $\oplus$  ( $b \oplus \sim b = 1$ ) noch bezüglich  $\otimes$ .

## Beispiel 108

- $\langle \mathbb{B}, \vee, \wedge, \neg, F, T \rangle$
- $\langle 2^U, \cup, \cap, \bar{\phantom{x}}, \emptyset, U \rangle$
- $\langle \{1, 2, 3, 6\}, \text{kgV}, \text{ggT}, x \mapsto \frac{6}{x}, 1, 6 \rangle$

# George Boole (1815–1864)



George Boole

lived from 1815 to 1864

**Boole** approached logic in a new way reducing it to a simple algebra, incorporating logic into mathematics. He also worked on differential equations, the calculus of finite differences and general methods in probability.

## Satz 109 (Eigenschaften Boolescher Algebren)

① *Idempotenz:*

$$(\forall b \in S) \left[ b \oplus b = b \quad \wedge \quad b \otimes b = b \right]$$

② *Nullelement:*

$$(\forall b \in S) \left[ b \oplus 1 = 1 \quad \wedge \quad b \otimes 0 = 0 \right]$$

③ *Absorption:*

$$(\forall b, c \in S) \left[ b \oplus (b \otimes c) = b \quad \wedge \quad b \otimes (b \oplus c) = b \right]$$

④ *Kürzungsregel:*

$$(\forall b, c, d \in S) \left[ \begin{array}{l} (b \oplus c = b \oplus d) \wedge (\sim b \oplus c = \sim b \oplus d) \Leftrightarrow c = d \\ (b \otimes c = b \otimes d) \wedge (\sim b \otimes c = \sim b \otimes d) \Leftrightarrow c = d \end{array} \right]$$

## Satz 109 (Forts.)

5 *eindeutiges Komplement:*

$$(\forall b, c \in S) \left[ b \oplus c = 1 \wedge b \otimes c = 0 \iff c = \sim b \right]$$

6 *Involution:*

$$(\forall b \in S) \left[ \sim (\sim b) = b \right]$$

7 *Konstanten:*

$$\sim 0 = 1 \quad \sim 1 = 0$$

8 *De-Morgan-Regeln:*

$$(\forall b, c, d \in S) \left[ \begin{array}{l} \sim (b \oplus c) = \sim b \otimes \sim c \\ \sim (b \otimes c) = \sim b \oplus \sim c \end{array} \right]$$

## Augustus de Morgan (1806–1871)

Wir zeigen zunächst die Teilbehauptung 7:

$$\sim 0 = 1 \quad \sim 1 = 0$$

**Beweis:**

Mit  $b = 0$  folgt aus den Eigenschaften 2 und 3 Boolescher Algebren sofort

$$\sim 0 = 1 ,$$

und ebenso mit  $b = 1$

$$\sim 1 = 0 ,$$

womit wir Behauptung 7 gezeigt haben. □



Folgende Hilfsbehauptung ist sehr nützlich:

$$1 = 1 \oplus (0 \otimes 1) = (1 \oplus 0) \otimes (1 \oplus 1) = 1 \otimes (1 \oplus 1) = 1 \oplus 1 .$$

Beweis:

[Es werden nur Teile des Satzes bewiesen.]

1

$$b \oplus b = (1 \otimes b) \oplus (1 \otimes b) = (1 \oplus 1) \otimes b = 1 \otimes b = b$$

2

$$b \oplus 1 = b \oplus (b \oplus (\sim b)) = (b \oplus b) \oplus (\sim b) = b \oplus (\sim b) = 1$$

3

$$b \oplus (b \otimes c) = (b \otimes 1) \oplus (b \otimes c) = b \otimes (1 \oplus c) = b \otimes 1 = b$$



## Beobachtung:

Die Eigenschaften treten in Paaren auf, die durch Vertauschen von  $\oplus$  und  $\otimes$  und von 0 und 1 ineinander übergehen. Solche Eigenschaften heißen **dual** zueinander.

Da die Axiome unter Dualität abgeschlossen sind, folgt:

Das Duale eines Satzes ist wieder ein Satz.

## Definition 110

Sei  $A = \langle S, \oplus, \otimes, \sim, 0, 1 \rangle$  eine endliche Boolesche Algebra. Dann definiert man:

$$a \leq b \iff a \otimes b = a$$

$$a < b \iff a \leq b \wedge a \neq b$$

## Satz 111

Durch  $\leq$  ist auf  $A$  eine partielle Ordnung definiert, d. h. eine reflexive, antisymmetrische und transitive Relation.

Beweis:

- (a) **Reflexivität:** Zu zeigen ist, dass für alle  $a \in S$  gilt  $a \leq a$ , d. h.  $a \otimes a = a$  (Idempotenzgesetz bzgl.  $\otimes$ )
- (b) **Antisymmetrie:** Sei  $a \leq b \wedge b \leq a$ . Damit gilt:  $a \otimes b = a$  und  $b \otimes a = b$  nach Definition. Damit:

$$a = a \otimes b = b \otimes a = b$$

- (c) **Transitivität:** Sei  $a \leq b \wedge b \leq c$ , dann gilt:  $a \otimes b = a$  und  $b \otimes c = b$ . Es ist zu zeigen, dass  $a \leq c$ , d.h.  $a \otimes c = a$ .

$$a \otimes c = (a \otimes b) \otimes c = a \otimes (b \otimes c) = a \otimes b = a$$



## 6.2 Atome

### Definition 112

Ein Element  $a \in S$ ,  $a \neq 0$  heißt ein **Atom**, i. Z.  $\text{atom}(a)$ , falls

$$(\forall b \in S \setminus \{0\}) [b \leq a \Rightarrow b = a].$$

### Satz 113

*Es gilt:*

- 1  $\text{atom}(a) \Rightarrow (\forall b \in S) [a \otimes b = a \vee a \otimes b = 0]$
- 2  $\text{atom}(a) \wedge \text{atom}(b) \wedge a \neq b \Rightarrow a \otimes b = 0$
- 3 *Falls gilt:*  $(\forall a \in S)[\text{atom}(a) \Rightarrow a \otimes b = 0]$ , *dann*  $b = 0$ .

## Beweis:

[Wir zeigen nur die erste Teilbehauptung]

- 1 Sei  $a$  ein Atom. Nach Voraussetzung gilt (mit  $a \otimes b$  statt  $b$ ):

$$a \otimes b \neq 0 \implies (a \otimes b \leq a \implies a \otimes b = a)$$

Da aber  $a \otimes b \leq a$  ist (Übungsaufgabe!), folgt

$$(a \otimes b = 0) \vee (a \otimes b = a).$$



## Satz 114 (Darstellungssatz)

Jedes Element  $x$  einer *endlichen* Booleschen Algebra  $\langle S, \oplus, \otimes, \sim, 0, 1 \rangle$  lässt sich in eindeutiger Weise als  $\oplus$ -Summe von *Atomen* schreiben:

$$x = \bigoplus_{\substack{a \in S \\ \text{atom}(a) \\ a \otimes x \neq 0}} a$$

## Beweis:

Es gilt:

$$x \otimes \bigoplus_{\substack{a \in S \\ \text{atom}(a) \\ a \otimes x \neq 0}} a \stackrel{\text{D-G.}}{=} \bigoplus_{\substack{a \in S \\ \text{atom}(a) \\ a \otimes x \neq 0}} (x \otimes a) \stackrel{\text{Satz 113}}{=} \bigoplus_{\substack{a \in S \\ \text{atom}(a) \\ a \otimes x \neq 0}} a$$

Setze

$$y := \bigoplus_{\substack{a \in S \\ \text{atom}(a) \\ a \otimes x \neq 0}} a.$$

## Beweis (Forts.):

Wir haben gezeigt:

$$x \otimes y = y$$

Ebenso gilt:

$$x \otimes (\sim y) = 0 \quad (\text{Übungsaufgabe!})$$

Zusammen:

$$\begin{aligned} x &= x \otimes (y \oplus (\sim y)) \\ &\stackrel{\text{D-G.}}{=} (x \otimes y) \oplus (x \otimes (\sim y)) \\ &= y \oplus 0 = y \end{aligned}$$



## Beweis (Forts.):

Zur Eindeutigkeit: Sei (Widerspruchsannahme)

$$0 \neq x = \bigoplus_{a \in S_1} a = \bigoplus_{a \in S_2} a,$$

wobei  $S_1, S_2 \subseteq S$ ,  $S_1 \neq S_2$  zwei verschiedene Teilmengen von Atomen aus  $S$  sind.

O. B. d. A. gelte  $S_1 \cap S_2 = \emptyset$  — wenn nicht, dann bilde die Schnittmenge mit  $\overline{(S_1 \cap S_2)}$ .

## Beweis (Forts.):

Dann gilt:

$$\begin{aligned}x &= x \otimes x = \left( \bigoplus_{a \in S_1} a \right) \otimes \left( \bigoplus_{a \in S_2} a \right) \\ &= \bigoplus_{\substack{a \in S_1 \\ a' \in S_2}} \underbrace{a \otimes a'}_{=0} \\ &\stackrel{\text{Satz113(2)}}{=} \bigoplus_{\substack{a \in S_1 \\ a' \in S_2}} 0 = 0,\end{aligned}$$

was ein Widerspruch zur Annahme ist. □

## Korollar 115

Jede **endliche** Boolesche Algebra mit  $n$  Atomen enthält genau  $2^n$  Elemente.

## Korollar 116

Jede **endliche** Boolesche Algebra  $A = \langle S, \oplus, \otimes, \sim, 0, 1 \rangle$  mit  $n$  Atomen ist **isomorph** zur Potenzmengenalgebra

$$\mathcal{P}_n := \langle 2^{\{1, \dots, n\}}, \cap, \cup, \bar{\phantom{x}}, \emptyset, \{1, \dots, n\} \rangle$$

### Beweis:

Seien  $a_1, \dots, a_n$  die Atome von  $A$ . Definiere die Abbildung

$$h : S \ni \bigoplus_{i \in I} a_i \mapsto I \in 2^{\{1, \dots, n\}}$$

Diese Abbildung ist ein Isomorphismus (leicht nachzurechnen).  $\square$

# Kapitel III Ringe und Körper

## 1. Definitionen und Beispiele

### Definition 117

Eine Algebra  $A = \langle S, \oplus, \odot, 0, 1 \rangle$  mit zwei zweistelligen Operatoren  $\oplus$  und  $\odot$  heißt ein **Ring**, falls

- R1.  $\langle S, \oplus, 0 \rangle$  eine abelsche Gruppe mit neutralem Element  $0 \in S$  ist,
- R2.  $\langle S, \odot, 1 \rangle$  ein Monoid mit neutralem Element  $1 \in S$  ist und
- R3.  $a \odot (b \oplus c) = (a \odot b) \oplus (a \odot c)$  für alle  $a, b, c \in S$ ,  
 $(b \oplus c) \odot a = (b \odot a) \oplus (c \odot a)$  für alle  $a, b, c \in S$ ,  
(man sagt:  $\oplus$  und  $\odot$  sind **distributiv**).

## Definition 118

Eine Algebra  $A = \langle S, \oplus, \odot, 0, 1 \rangle$  mit zwei zweistelligen Operatoren  $\oplus$  und  $\odot$  heißt **Körper** (engl. **field**), falls

- K1.  $\langle S, \oplus, 0 \rangle$  eine abelsche Gruppe mit neutralem Element  $0 \in S$  ist,
- K2.  $\langle S \setminus \{0\}, \odot, 1 \rangle$  eine abelsche Gruppe mit neutralem Element  $1 \in S$  ist und
- K3.  $a \odot (b \oplus c) = (a \odot b) \oplus (a \odot c)$  für alle  $a, b, c \in S$ .

## Beispiele 119

- Die Algebra der ganzen Zahlen  $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot, 0, 1 \rangle$  ist ein **kommutativer** Ring.
- Für  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n > 1$ , ist die Algebra der Restklassen bzgl. Division durch  $n$ , also  $\langle \mathbb{Z}_n, +_n, \cdot_n, 0, 1 \rangle$  ein **kommutativer** Ring.
- Die Menge der  $n \times n$ -Matrizen ( $n \geq 1$ ) mit Einträgen aus  $\mathbb{Z}$  ist ein **im Allgemeinen nicht kommutativer** Ring.

## Beispiele 120

- $\mathbb{Q}$  (die Menge der rationalen Zahlen) ist ein Körper.
- Ebenso  $\mathbb{R}$  und  $\mathbb{C}$ .
- Die Restklassenalgebra  $\langle \mathbb{Z}_n, +_n, \cdot_n, 0, 1 \rangle$  ist für alle  $n$ , die **prim** sind, ein Körper.

## 2. Eigenschaften von Körpern

### Satz 121

In jedem Körper  $K$  gilt:

$$a \cdot 0 = 0 \cdot a = 0 \quad \text{für alle } a \in K .$$

### Beweis:

Es sei  $a$  ein beliebiges Element aus  $K$ . Dann folgt aus den Axiomen:

$$\begin{aligned} a \cdot 0 &= a \cdot 0 + a \cdot 0 - a \cdot 0 = a \cdot (0 + 0) - a \cdot 0 \\ &= a \cdot 0 - a \cdot 0 = 0 . \end{aligned}$$



**Bemerkung:** Satz 121 gilt sogar in Ringen.



## Definition 122

Sei  $R$  kommutativ. Ein  $a \in R$ ,  $a \neq 0$ , heißt **Nullteiler**, falls es ein  $b \in R$  gibt,  $b \neq 0$ , so dass  $ab = 0$ .

## Satz 123

In jedem Körper  $K$  gilt für alle  $a, b \in K$ :

$$ab = 0 \quad \implies \quad a = 0 \quad \text{oder} \quad b = 0.$$

(Man sagt: Körper sind *nullteilerfrei*.)

### Beweis:

Angenommen  $ab = 0$ . Falls  $a \neq 0$ , so existiert ein multiplikatives Inverses  $a^{-1}$  von  $a$ . Unter Verwendung von Satz 121 folgt damit:

$$b = 1 \cdot b = a^{-1}ab = a^{-1} \cdot 0 = 0.$$



## 2.1 Größter gemeinsamer Teiler (ggT)

### Definition 124

- Seien  $a, b \in \mathbb{N}$ . Dann heißt  $d \in \mathbb{N}$  der **größte gemeinsame Teiler** ( $\text{ggT}(a, b)$ ), falls gilt:
  - ①  $d|a$  und  $d|b$ ;
  - ② falls  $d' \in \mathbb{N}$ ,  $d'|a$  und  $d'|b$ , dann gilt  $d'|d$ .
- Sind  $a_1, \dots, a_n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 3$ , dann definieren wir

$$\text{ggT}(a_1, \dots, a_n) := \text{ggT}(\text{ggT}(a_1, \dots, a_{n-1}), a_n).$$

## Satz 125

Seien  $a, b \in \mathbb{N}$ . Dann gibt es  $c, d \in \mathbb{Z}$ , so dass

$$c \cdot a + d \cdot b = \text{ggT}(a, b).$$

## Beweis:

Sei o.B.d.A.  $a > b$ . Der **Euklidische Algorithmus** (fortgesetzte ganzzahlige Division mit Rest) (**Euklid von Alexandria**, ca. 325–265 v. Chr.) liefert eine Folge

$$r_0 := a = q_2 \cdot b + r_2 \quad , \text{ mit } 0 < r_2 < b, q_2, r_2 \in \mathbb{N}_0$$

$$r_1 := b = q_3 \cdot r_2 + r_3 \quad , \text{ mit } 0 < r_3 < r_2, q_3, r_3 \in \mathbb{N}_0$$

$$r_2 = q_4 \cdot r_3 + r_4 \quad , \text{ mit } 0 < r_4 < r_3, q_4, r_4 \in \mathbb{N}_0$$

$\vdots$

$$r_{m-3} = q_{m-1} \cdot r_{m-2} + r_{m-1} \quad , \text{ mit } 0 < r_{m-1} < r_{m-2} \quad (*)$$

$$r_{m-2} = q_m \cdot r_{m-1} + r_m \quad , \text{ mit } 0 = r_m < r_{m-1}$$

Dann gilt  $r_{m-1} | a$  und  $r_{m-1} | b$  sowie  $\text{ggT}(a, b) | r_{m-1}$ .

Also  $r_{m-1} = \text{ggT}(a, b)$ .

Rückwärtiges iteratives Ersetzen von  $r_{m-2}, r_{m-3}, \dots$  in Gleichung (\*) entsprechend den vorhergehenden Gleichungen liefert die gewünschte Darstellung. □

## Satz 126

Bezeichnet man mit  $+_n$  und  $\cdot_n$  die Addition bzw. Multiplikation modulo  $n$ , so gilt:

$$\langle \mathbb{Z}_n, +_n, \cdot_n \rangle \text{ ist ein K\"orper} \iff n \text{ ist Primzahl.}$$

### Beweis:

Die Axiome **K1** und **K3** sind durch die Addition und Multiplikation modulo  $n$  offensichtlich erf\u00fcllt. Wir haben bereits gesehen, dass  $a$  modulo  $n$  genau dann ein multiplikatives Inverses hat, wenn  $a$  und  $n$  teilerfremd sind, also

$$\text{ggT}(a, n) = 1.$$

Falls  $n$  prim ist, gilt dies f\u00fcr alle  $a$ ,  $1 \leq a < n$ .

Umgekehrt kann  $\text{ggT}(a, n) = 1$  f\u00fcr alle  $a$ ,  $1 \leq a < n$  nur gelten, falls  $n$  prim ist. □

## 2.2 Multiplikative Gruppe endlicher Körper

### Satz 127

In jedem endlichen Körper  $K$  ist die multiplikative Gruppe  $K^* = K \setminus \{0\}$  zyklisch, d.h. es gibt ein Element  $g \in K^*$  mit  $K^* = \{1, g, g^2, \dots, g^{|K|-2}\}$ .

### Beweis:

Es gilt:  $\text{ord}(a) < \infty$  für alle  $a \in K^*$ . Sei  $a$  ein Element in  $K^*$  mit maximaler Ordnung:

$$\max\{\text{ord}(b) \mid b \in K^*\} = \text{ord}(a).$$

Es ist zu zeigen, dass  $\text{ord}(a) = |K| - 1$ . Dazu betrachten wir das Polynom  $x^{\text{ord}(a)} - 1$ , das Grad  $\text{ord}(a)$  hat.

Für jedes  $b \in K^*$  gilt, dass  $\text{ord}(b) \mid \text{ord}(a)$  (da sonst  $ab$  größere Ordnung als  $a$  hätte). Also ist jedes Element von  $K^*$  eine Nullstelle des obigen Polynoms. Da ein Polynom vom Grad  $k$  höchstens  $k$  verschiedene Nullstellen haben kann (warum? Siehe dazu später Satz 139), folgt daraus  $\text{ord}(a) \geq |K^*| = |K| - 1$ . □

## 2.3 Primitive Elemente

### Definition 128

Sei  $K$  ein endlicher Körper. Ein Element  $a$ , das die multiplikative Gruppe  $K^* = K \setminus \{0\}$  erzeugt, nennt man **primitives Element**.

### Beispiel 129

In  $\mathbb{Z}_5^*$  sind sowohl 2 als auch 3 primitive Elemente:

$$\begin{array}{ll} 2^0 = 1 & 3^0 = 1 \\ 2^1 = 2 & 3^1 = 3 \\ 2^2 = 4 & 3^2 = 4 \\ 2^3 = 3 & 3^3 = 2 \\ (2^4 = 1 & 3^4 = 1) \end{array}$$

**Bemerkung:**  $\langle \mathbb{Z}_4, +_4, \cdot_4, 0, 1 \rangle$  ist **kein** Körper!

### Beispiel 130

Setzt man  $K = \{0, 1, a, b\}$  und definiert eine Addition und Multiplikation wie folgt:

| $\oplus$ | 0 | 1 | a | b |
|----------|---|---|---|---|
| 0        | 0 | 1 | a | b |
| 1        | 1 | 0 | b | a |
| a        | a | b | 0 | 1 |
| b        | b | a | 1 | 0 |

| $\odot$ | 0 | 1 | a | b |
|---------|---|---|---|---|
| 0       | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1       | 0 | 1 | a | b |
| a       | 0 | a | b | 1 |
| b       | 0 | b | 1 | a |

so bildet  $\langle K, \oplus, \odot, 0, 1 \rangle$  einen Körper (Übung!).