

Kapitel 3 – Kombinatorische Logik

1. Kombinatorische Schaltkreise
2. **Boolesche Algebren**
3. Boolesche Ausdrücke, Normalformen, zweistufige Synthese
4. Berechnung eines Minimalpolynoms
5. Arithmetische Schaltungen
6. Anwendung: ALU von ReTI

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg

Prof. Dr. Armin Biere

Institut für Informatik
Sommersemester 2024

- Boolesche Funktionen kann man durch Schaltkreise darstellen.
- Wir werden uns als nächstes mit Logiksynthese für **zweistufige** Schaltkreise beschäftigen.
- Bei der Logiksynthese für zweistufige Schaltkreise macht man häufig von einer alternativen Darstellungsform Gebrauch, den **Booleschen Ausdrücken**.
- Führe daher Boolesche Ausdrücke zunächst sauber ein, vorher aber noch eine etwas genauere Betrachtung von Booleschen Algebren.

Boolesche Algebren - allgemein

- Es sei M eine Menge auf der zwei binäre Operationen \cdot und $+$ und eine unäre Operation \sim definiert sind.
- Das Tupel $(M, \cdot, +, \sim)$ heißt **Boolesche Algebra**, falls M eine nichtleere Menge ist und für alle $x, y, z \in M$ die folgenden Axiome gelten:

Kommutativität $x + y = y + x$

$$x \cdot y = y \cdot x$$

Assoziativität $x + (y + z) = (x + y) + z$

$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$$

Absorption $x + (x \cdot y) = x$

$$x \cdot (x + y) = x$$

Distributivität $x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$

$$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$$

Komplement $x + (y \cdot \sim y) = x$

$$x \cdot (y + \sim y) = x$$

Beispiele Boolescher Algebren:

Boolesche Algebra $(\{0, 1\}, \wedge, \vee, \neg)$

Definition

- $\mathbb{B} := \{0, 1\}$
- **Konjunktion** (UND-Verknüpfung) $\wedge : \mathbb{B} \times \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}$
 $0 \wedge 0 = 0, \quad 0 \wedge 1 = 0, \quad 1 \wedge 0 = 0, \quad 1 \wedge 1 = 1$
- **Disjunktion** (ODER-Verknüpfung) $\vee : \mathbb{B} \times \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}$
 $0 \vee 0 = 0, \quad 0 \vee 1 = 1, \quad 1 \vee 0 = 1, \quad 1 \vee 1 = 1$
- **Negation** $\neg : \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}$
 $\neg 0 = 1, \quad \neg 1 = 0$

Beispiele Boolescher Algebren:

Boolesche Algebra $(\{0, 1\}, \wedge, \vee, \neg)$

Konventionen

- Man schreibt auch \cdot statt \wedge und $+$ statt \vee .
- Für $\neg x$ sind viele Notationen üblich: $\sim x$, x' oder \bar{x} .

Weitere Beispiele Boolescher Algebren

- Boolesche Algebra der Booleschen Funktionen in n Variablen: $(\mathbb{B}_n, \cdot, +, \neg)$

- Boolesche Algebra der Teilmengen einer Menge S : $(Pot(S), \cap, \cup, \neg)$

⇒ **Allgemein:** Lässt sich eine Aussage **direkt aus den Axiomen** herleiten, dann gilt sie **in allen** Booleschen Algebren!

- Man darf beim Beweis der Aussage aber auch wirklich nur die Axiome verwenden und keine Eigenschaften der konkreten Booleschen Algebra.

Boolesche Algebra der Funktionen in n Variablen $(\mathbb{B}_n, \cdot, +, \neg)$

- Menge: \mathbb{B}_n (Menge der Booleschen Funktionen in n Variablen)
- $\cdot: \mathbb{B}_n \times \mathbb{B}_n \rightarrow \mathbb{B}_n$; $(f \cdot g)(\alpha) = f(\alpha) \cdot g(\alpha)$ für alle $\alpha \in \mathbb{B}^n$
- $+: \mathbb{B}_n \times \mathbb{B}_n \rightarrow \mathbb{B}_n$; $(f + g)(\alpha) = f(\alpha) + g(\alpha)$ für alle $\alpha \in \mathbb{B}^n$
- $\neg: \mathbb{B}_n \rightarrow \mathbb{B}_n$; $(\neg f)(\alpha) = 1 \Leftrightarrow f(\alpha) = 0$ für alle $\alpha \in \mathbb{B}^n$

Satz

$(\mathbb{B}_n, \cdot, +, \neg)$ ist eine Boolesche Algebra.

- **Beweis:** Nachrechnen, dass **alle** Axiome gelten.

Beispiel: Kommutativität

- Betrachte beliebige $f, g \in \mathbb{B}_n$.
- Für alle $\alpha \in \mathbb{B}^n$ gilt: $(f + g)(\alpha) = \underbrace{f(\alpha) + g(\alpha)}_{+: \mathbb{B} \times \mathbb{B} \rightarrow \mathbb{B}} = g(\alpha) + f(\alpha) = \underbrace{(g + f)(\alpha)}_{+: \mathbb{B}_n \times \mathbb{B}_n \rightarrow \mathbb{B}_n}$.
- Also $f + g = g + f$.

Boolesche Algebra der Teilmengen von S ($Pot(S), \cap, \cup, \neg$)

- Menge: Potenzmenge von S
- $\cdot: Pot(S) \times Pot(S) \rightarrow Pot(S); (M_1, M_2) \mapsto M_1 \cap M_2$
- $+: Pot(S) \times Pot(S) \rightarrow Pot(S); (M_1, M_2) \mapsto M_1 \cup M_2$
- $\neg: Pot(S) \rightarrow Pot(S); M \mapsto \neg M := S \setminus M$

Satz

$(Pot(S), \cap, \cup, \neg)$ ist eine Boolesche Algebra.

- **Beweis:** Nachrechnen, dass **alle** Axiome gelten.

Beispiel: Absorption

- Betrachte beliebige $M_1, M_2 \in Pot(S)$.
- Dann ist $(M_1 + (M_1 \cdot M_2)) = (M_1 \cup (M_1 \cap M_2)) = M_1$
und $(M_1 \cdot (M_1 + M_2)) = (M_1 \cap (M_1 \cup M_2)) = M_1$.

- Eine Funktion $f \in \mathbb{B}_n$ entspricht umkehrbar eindeutig der folgenden Teilmenge von \mathbb{B}^n :

$$ON(f) = \{\alpha \in \mathbb{B}^n \mid f(\alpha) = 1\}$$

- Die Operationen in $(\mathbb{B}_n, \cdot, +, \sim)$ übertragen sich auf $(Pot(\mathbb{B}^n), \cap, \cup, \neg)$:
 - $ON(f \cdot g) = ON(f) \cap ON(g)$
 - $ON(f + g) = ON(f) \cup ON(g)$
 - $ON(\neg f) = \neg ON(f)$

Weitere, aus den Axiomen ableitbare Regeln:

- **Existenz und Eindeutigkeit neutraler Elemente:**

$\exists 0 \in M : x + 0 = x \quad \forall x \in M, \quad \exists 1 \in M : x \cdot 1 = x \quad \forall x \in M$ und außerdem sind die Elemente 0 und $1 \in M$ mit der angegebenen Eigenschaft eindeutig.

- $\forall x \in M : x \cdot \neg x = 0 \quad \forall x \in M : x + \neg x = 1$

- $\forall x \in M : x \cdot 0 = 0 \quad \forall x \in M : x + 1 = 1$

- **Doppeltes Komplement:**

$\forall x \in M : (\sim (\sim x)) = x$

- **Eindeutigkeit des Komplements:**

$\forall x, y \in M : (x \cdot y = 0 \text{ und } x + y = 1) \Rightarrow y = (\sim x)$

- **Idempotenz:**

$\forall x \in M : x + x = x \quad x \cdot x = x$

- **de Morgan-Regel:**

$\forall x, y, z \in M : \sim (x + y) = (\sim x) \cdot (\sim y) \quad \sim (x \cdot y) = (\sim x) + (\sim y)$

- **Consensus-Regel:**

$\forall x, y, z \in M : (x \cdot y) + ((\sim x) \cdot z) = (x \cdot y) + ((\sim x) \cdot z) + (y \cdot z)$

$\forall x, y, z \in M : (x + y) \cdot ((\sim x) + z) = (x + y) \cdot ((\sim x) + z) \cdot (y + z)$

- Diese Regeln gelten in **allen** Booleschen Algebren!

Prinzip der Dualität

Gilt eine aus den Axiomen der Booleschen Algebra abgeleitete Gleichung p , so gilt auch die zu p **duale Gleichung**, die aus p hervorgeht durch gleichzeitiges Vertauschen von $+$ und \cdot , sowie **0** und **1**.

■ Beispiel:

- $(x \cdot y) + ((\sim x) \cdot z) + (y \cdot z) = (x \cdot y) + ((\sim x) \cdot z)$
- $(x + y) \cdot ((\sim x) + z) \cdot (y + z) = (x + y) \cdot ((\sim x) + z)$