

7.3 Boolesche Ausdrücke

- Eine Beschreibungsmöglichkeit für Booleschen Funktionen
- bisher:
Tabellenform (siehe Lampenbeispiel) bei n Variablen 2^n Einträge
- hier:
„benutze algebraische Struktur“ zur Beschreibung

BB T11 7.3/1

Boolesche Ausdrücke

- Wir betrachten n Variablen x_1, x_2, \dots, x_n . Sei

$$X_n = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$$

- Boolesche Ausdrücke werden über einem Alphabet A definiert.

$$A = X_n \cup \{0, 1, +, \cdot, \sim, (,)\}$$

- **Definition:**
Die Menge $BE(X_n)$ der **vollständig geklammerten booleschen Ausdrücke über X_n** ist eine Teilmenge von A^* , die folgendermaßen induktiv definiert ist:

BB T11 7.3/2

BE(X_n)

- Die Elemente 0 und 1 sind Boolesche Ausdrücke
- Die Symbole/Variablen x_1, \dots, x_n sind Boolesche Ausdrücke
- Sind g und h Boolesche Ausdrücke, so auch
 - die **Disjunktion** ($g+h$),
 - die **Konjunktion** ($g \cdot h$)
 - und die **Negation** ($\sim g$)
- Nichts sonst ist ein Boolescher Ausdruck.

Vereinbarung für das Schreiben

Negation \sim bindet stärker als Konjunktion \cdot

Konjunktion \cdot bindet stärker als Disjunktion $+$

--> Klammern können häufig weggelassen werden, ohne dass Mehrdeutigkeiten entstehen

BB T I I 7.3/3

Interpretation Boolescher Ausdrücke

- Jedem Booleschen Ausdruck kann eine Boolesche Funktion zugeordnet werden:

$$\mathcal{Y}: \text{BE}(X_n) \rightarrow \mathcal{B}_n$$

- \mathcal{Y} wird folgendermaßen induktiv definiert

- $\mathcal{Y}(0) = \mathbf{0}$
- $\mathcal{Y}(1) = \mathbf{1}$
- $\mathcal{Y}(x_i)(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = \alpha_i \quad \forall \alpha \in \mathcal{B}^n$
- $\mathcal{Y}(g+h) = \mathcal{Y}(g) + \mathcal{Y}(h)$
- $\mathcal{Y}(g \cdot h) = \mathcal{Y}(g) \cdot \mathcal{Y}(h)$
- $\mathcal{Y}(\sim g) = \sim \mathcal{Y}(g)$

BB T I I 7.3/4

Interpretation Boolescher Ausdrücke

- Gilt $\mathcal{Y}(e)=f$ für einen Booleschen Ausdruck e und eine Boolesche Funktion f , so sagen wir, dass e ein **Boolescher Ausdruck von** f ist bzw. dass e die Boolesche Funktion f **beschreibt**.
- $\mathcal{Y}(e)(\alpha)$ für ein $\alpha \in \mathbf{B}^n$ ergibt sich durch Ersetzen von x_i durch α_i für alle i in e und Rechnen in der BA \mathbf{B} .

BB T I I

7.3/5

Interpretation Boolescher Ausdrücke

Zwei BEs e_1 und e_2 heißen **äquivalent** ($e_1 \equiv e_2$)
genau dann, wenn

$$\mathcal{Y}(e_1) = \mathcal{Y}(e_2)$$

Bis jetzt wissen wir, dass jeder BE eine BF definiert.

Wie ist es mit der Umkehrung??

BB T I I

7.3/6

Spezielle Boolesche Ausdrücke: Polynome

- Die Booleschen Ausdrücke x_i und x_i' heißen **Literale**, wobei x_i als **positives Literal** und x_i' als **negatives Literal** bezeichnet wird.
- Eine Konjunktion von Literalen wird mit **Monom** bezeichnet, wenn zusätzlich folgendes gilt:
 - jedes Literal kommt höchstens einmal vor
 - nicht sowohl das positive als auch das negative Literal einer Variable kommen vor
- Ein Monom heißt **vollständig** oder **Minterm**, wenn jede Variable entweder als positives oder als negatives Literal vorkommt.

BB T1 I 7.3/7

Spezielle Boolesche Ausdrücke: Polynome

- Für ein $\alpha \in \mathbf{B}^n$ heißt

$$m(\mathbf{a}) = \prod_{i=1}^n x_i^{a_i}$$

der zu α gehörende Minterm

Eine Disjunktion von paarweise verschiedenen Monomen heißt **Polynom**. Sind alle Monome des Polynoms vollständig, so heißt das Polynom **vollständig**.

Unter einer **disjunktiven Normalform** einer Booleschen Funktion f versteht man ein Polynom von f .

Unter einer **kanonischen disjunktiven Normalform** einer Booleschen Funktion f versteht man ein vollständiges Polynom von f .

BB T1 I 7.3/8

Boolesche Funktionen / Boolesche Ausdrücke

Lemma

- Zu jeder Booleschen Funktion f gibt es einen Booleschen Ausdruck, der f beschreibt.
- Es gibt viele BEs für festes f .

Beweis

Es gilt immer

$$f = \sum_{\mathbf{a} \in ON(f)} m(\mathbf{a})$$

Für jeden Booleschen Ausdruck h gilt

$$\mathbf{y}(h) = \mathbf{y}(h+h) = \mathbf{y}(h+h+h) = \dots$$

BB T I I

7.3/9

Normalformen

- $$f = \sum_{\mathbf{a} \in ON(f)} m(\mathbf{a})$$

heißt **kanonische disjunktive Normalform (KDNF)** von f

- Die kanonische disjunktive Normalform von f ist eindeutig.
- Es gibt weitere kanonische Normalformen (konjunktive Normalform, parity-Polynome).

BB T I I

7.3/10

Fragen

- Wenn es nun viele Polynome (Boolesche Ausdrücke) für eine Funktion f gibt, ...

Wie findet man geeignetes Polynom (Boolesche Ausdruck) ?

- Haben Polynome (Boolesche Ausdrücke) ein Pendant in der „Realität“?