

Digitaltechnik und Entwurfsverfahren im Sommersemester 2024

Aufgaben zu den Tutorien in der Woche
vom 13. bis 17. Mai 2024

Prof. Dr.-Ing. Uwe D. Hanebeck
Geb. 50.20, Rm. 140

Roman Lehmann, M. Sc.
Geb. 07.21, Rm. B2-314.1

Email: roman.lehmann@kit.edu

Lernziele:

- ggf. Wiederholung der letzten Woche:
 - Was ist eine Boolesche Algebra? Was ist die Schaltalgebra?
- Beschreibung einer Booleschen Funktion?
 - Funktionstabelle (Wahrheitstabelle)
 - Durch die Menge der Nullstellen oder die Menge der Einstellen der Funktion. Also durch die Angabe der Minterme oder der Maxterme der Funktion.
 - Durch Angabe aller Würfel, welche die Funktion überdecken.
- Anwendung des Shannonschen Entwicklungssatzes in seiner disjunktiven bzw. konjunktiven Form (Dualitätssprinzip)

Disjunktive Form:

$$f(x_n, \dots, x_1) = \left(\mathbf{x}_i \wedge f(x_n, \dots, x_{i+1}, \mathbf{1}, x_{i-1}, \dots, x_1) \right) \vee \left(\bar{\mathbf{x}}_i \wedge f(x_n, \dots, x_{i+1}, \mathbf{0}, x_{i-1}, \dots, x_1) \right)$$

Konjunktive Form:

$$f(x_n, \dots, x_1) = \left(\mathbf{x}_i \vee f(x_n, \dots, x_{i+1}, \mathbf{0}, x_{i-1}, \dots, x_1) \right) \wedge \left(\bar{\mathbf{x}}_i \vee f(x_n, \dots, x_{i+1}, \mathbf{1}, x_{i-1}, \dots, x_1) \right)$$

- Würfelkalkül
- NAND_k -/ NOR_k -Funktionen (Unterschied zu $\bar{\wedge}$ und $\bar{\vee}$!) und Umwandlung von Funktionen in NAND_k -/ NOR_k -Form

Aufgabe 1

Gegeben sei die Boolesche Funktion

$$f(c, b, a) = \text{MINt}(1, 2, 3, 6, 7)$$

1. Stellen Sie die Funktionstabelle der Funktionen $f(c, b, a)$ und $\bar{f}(c, b, a)$ (Komplement von f) auf.
2. Geben Sie die konjunktive Normalform (KNF) der Funktionen f und \bar{f} an.
3. Geben Sie die disjunktive Normalform (DNF) von \bar{f} an.
4. Vereinfachen Sie die Ausdrücke der DNF und KNF von f mit Hilfe der Regeln der Booleschen Algebra. Die resultierenden Ausdrücke sollen so wenig Literale wie möglich enthalten.
5. Geben Sie Würfelüberdeckungen an, durch die f und \bar{f} beschreiben werden.

Lösung 1

1. Funktionstabelle

c	b	a	f	\bar{f}
0	0	0	0	1
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	0	1
1	1	0	1	0
1	1	1	1	0

2. Konjunktive Normalformen:

$$\begin{aligned} f(c, b, a) &= \text{MAXt}(0, 4, 5) &= (c \vee b \vee a) \cdot (\bar{c} \vee b \vee a) \cdot (\bar{c} \vee b \vee \bar{a}) \\ \bar{f}(c, b, a) &= \text{MAXt}(1, 2, 3, 6, 7) &= (c \vee b \vee \bar{a}) \cdot (c \vee \bar{b} \vee a) \cdot (c \vee \bar{b} \vee \bar{a}) \cdot \\ &&(\bar{c} \vee \bar{b} \vee a) \cdot (\bar{c} \vee \bar{b} \vee \bar{a}) \end{aligned}$$

3. Disjunktive Normalform von \bar{f} :

$$\bar{f}(c, b, a) = \text{MINt}(0, 4, 5) = \bar{c} \bar{b} \bar{a} \vee c \bar{b} \bar{a} \vee c \bar{b} a$$

4. Vereinfachung den DNF und KNF:

DNF:

$$\begin{aligned} f(c, b, a) = \text{MINt}(1, 2, 3, 6, 7) &= \bar{c} \bar{b} a \vee \bar{c} b \bar{a} \vee \underbrace{\bar{c} b a}_{= \bar{c} b a \vee \bar{c} b a} \vee c b \bar{a} \vee c b a \\ &= \bar{c} \bar{b} a \vee \bar{c} b a \vee \bar{c} b \bar{a} \vee c b \bar{a} \vee \bar{c} b a \vee c b a \\ &= \bar{c} a (\bar{b} \vee b) \vee b \bar{a} (\bar{c} \vee c) \vee b a (c \vee \bar{c}) \\ &= \bar{c} a \vee b \bar{a} \vee b a \\ &= \bar{c} a \vee b \end{aligned}$$

KNF:

$$\begin{aligned}
 f(c, b, a) = \text{MAXt}(0, 4, 5) &= (c \vee b \vee a) \cdot (\bar{c} \vee b \vee a) \cdot (\bar{c} \vee b \vee \bar{a}) \\
 &= (c \vee b \vee a) \cdot ((\bar{c} \vee b) \vee a \bar{a}) \\
 &= (c \vee b \vee a) \cdot (\bar{c} \vee b) \\
 &= (c \vee b) \cdot (\bar{c} \vee b) \vee a (\bar{c} \vee b) \\
 &= (b \vee a) \cdot (\bar{c} \vee b)
 \end{aligned}$$

5. Würfelüberdeckung:

$$\mathbb{C}_f = \{(0, -, 1), (-, 1, -)\}$$

$$\mathbb{C}_{\bar{f}} = \{(0, 0, 0), (1, 0, 0), (1, 0, 1)\} \quad \text{aus der KNF oder}$$

$$\mathbb{C}_{\bar{f}} = \{(-, 0, 0), (1, 0, -)\} \quad \text{nach Vereinfachung der KNF}$$

Aufgabe 2

Gegeben sei die boolesche Funktion:

$$y = f(d, c, b, a) = \bar{d}\bar{c}a \vee d\bar{c}b \vee d\bar{c}a \vee dcb$$

1. Vereinfachen Sie den Ausdruck der obigen Funktion.
2. Stellen Sie die Funktionstabelle der Funktion y auf.
3. Geben Sie sowohl die disjunktive Normalform (DNF) als auch die konjunktive Normalform (KNF) von y an.

Lösung 2

$$\begin{aligned}
 1. \quad y &= \bar{d}\bar{c}a \vee d\bar{c}b \vee d\bar{c}a \vee dc b \\
 &= \bar{c}a(d \vee \bar{d}) \vee db(c \vee \bar{c}) \\
 &= \bar{c}a \vee db
 \end{aligned}$$

2. Funktionstabelle:

Nr.	d	c	b	a	$y = f(d, c, b, a)$
0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	1	1
2	0	0	1	0	0
3	0	0	1	1	1
4	0	1	0	0	0
5	0	1	0	1	0
6	0	1	1	0	0
7	0	1	1	1	0
8	1	0	0	0	0
9	1	0	0	1	1
10	1	0	1	0	1
11	1	0	1	1	1
12	1	1	0	0	0
13	1	1	0	1	0
14	1	1	1	0	1
15	1	1	1	1	1

3. Disjunktive Normalform (DNF):

$$y = \bar{d}\bar{c}\bar{b}a \vee \bar{d}\bar{c}ba \vee d\bar{c}\bar{b}a \vee d\bar{c}b\bar{a} \vee d\bar{c}ba \vee dc b\bar{a} \vee dcba$$

Konjunktive Normalform (KNF):

$$\begin{aligned}
 y &= (d \vee c \vee b \vee a)(d \vee c \vee \bar{b} \vee a)(d \vee \bar{c} \vee b \vee a)(d \vee \bar{c} \vee b \vee \bar{a})(d \vee \bar{c} \vee \bar{b} \vee a) \\
 &\quad (d \vee \bar{c} \vee \bar{b} \vee \bar{a})(\bar{d} \vee c \vee b \vee a)(\bar{d} \vee \bar{c} \vee b \vee a)(\bar{d} \vee \bar{c} \vee b \vee \bar{a})
 \end{aligned}$$

Aufgabe 3

Gegeben ist die folgende Tabelle, in der zwei Schaltfunktion $s_i(a_i, b_i, c_{in})$ und $c_{out}(a_i, b_i, c_{in})$:

a_i	b_i	c_{in}	s_i	c_{out}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

1. Geben Sie die disjunktive Normalform (DNF) der Schaltfunktion s_i an.
2. Geben Sie die konjunktive Normalform (KNF) der Schaltfunktion c_{out} an.
3. Zeigen Sie *schaltalgebraisch*, dass $s_i = (a_i \leftrightarrow b_i) \leftrightarrow c_{in}$ gilt.

Lösung 3

1. DNF von $s_i(a_i, b_i, c_{in})$:

$$s_i = \bar{a}_i \bar{b}_i c_{in} \vee \bar{a}_i b_i \bar{c}_{in} \vee a_i \bar{b}_i \bar{c}_{in} \vee a_i b_i c_{in}$$

2. KNF von $c_{out}(a_i, b_i, c_{in})$:

$$c_{out} = (a_i \vee b_i \vee c_{in}) \cdot (a_i \vee b_i \vee \bar{c}_{in}) \cdot (a_i \vee \bar{b}_i \vee c_{in}) \cdot (\bar{a}_i \vee b_i \vee c_{in})$$

3. Beweis: $s_i = a_i \leftrightarrow b_i \leftrightarrow c_{in}$:

$$\begin{aligned} s_i &= \bar{a}_i \bar{b}_i c_{in} \vee \bar{a}_i b_i \bar{c}_{in} \vee a_i \bar{b}_i \bar{c}_{in} \vee a_i b_i c_{in} \\ &= (\bar{a}_i \bar{b}_i \vee a_i b_i) c_{in} \vee (\bar{a}_i b_i \vee a_i \bar{b}_i) \bar{c}_{in} \\ &= (a_i \leftrightarrow b_i) c_{in} \vee (a_i \nleftrightarrow b_i) \bar{c}_{in} \\ &= (a_i \leftrightarrow b_i) \leftrightarrow c_{in} \end{aligned}$$

Aufgabe 4

Geben Sie die folgenden Schaltfunktionen sowohl in NAND_k- als auch in NOR_k-Form an. (Die Variablen stehen sowohl bejaht als auch negiert zur Verfügung).

1. $y = c \wedge (a \nleftrightarrow b) \wedge \bar{d}$

2. $y = (c \leftrightarrow b) \wedge \bar{a}$

3. $y = (a \vee \bar{b} \wedge (b \vee \bar{c})) \wedge (\bar{a} \vee \bar{c})$

4. $y = \bar{b} \bar{a} \vee c b a \vee e d c$

Lösung 4

$$1. y = c \wedge (a \not\leftrightarrow b) \wedge \bar{d} = c(\bar{a}b \vee a\bar{b})\bar{d} = c\bar{a}b\bar{d} \vee cab\bar{d}$$

$$\begin{aligned} \text{NAND: } y &= \overline{c\bar{a}b\bar{d} \vee cab\bar{d}} = \overline{c\bar{a}b\bar{d}} \wedge \overline{cab\bar{d}} \\ &= \text{NAND}_2\left(\text{NAND}_4(c, \bar{a}, b, \bar{d}), \text{NAND}_4(c, a, \bar{b}, \bar{d})\right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{NOR: } \bar{y} &= \overline{c\bar{a}b\bar{d} \vee cab\bar{d}} = \overline{c\bar{a}b\bar{d}} \wedge \overline{cab\bar{d}} \\ &= \text{NOR}_2\left(\text{NOR}_4(\bar{c}, a, \bar{b}, d), \text{NOR}_4(\bar{c}, \bar{a}, b, d)\right) \\ y &= \bar{y} \vee \bar{y} \quad \text{oder: } y = \text{NOR}_2(\bar{y}, \bar{y}) \end{aligned}$$

$$2. y = (c \leftrightarrow b) \bar{\wedge} a = \overline{(cb \vee \bar{c}\bar{b}) \wedge a} = \overline{cba \vee \bar{c}\bar{b}a} = (\bar{c} \vee \bar{b} \vee \bar{a})(c \vee b \vee \bar{a})$$

$$\begin{aligned} \text{NAND: } \bar{y} &= \overline{cba \vee \bar{c}\bar{b}a} = \overline{cba} \wedge \overline{\bar{c}\bar{b}a} \\ &= \text{NAND}_2\left(\text{NAND}_3(c, b, a), \text{NAND}_3(\bar{c}, \bar{b}, a)\right) \\ y &= \bar{y} \bar{\wedge} \bar{y} \quad \text{oder: } y = \text{NAND}_2(\bar{y}, \bar{y}) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{NOR: } y &= \overline{(\bar{c} \vee \bar{b} \vee \bar{a})(c \vee b \vee \bar{a})} = \overline{(\bar{c} \vee \bar{b} \vee \bar{a})} \vee \overline{(c \vee b \vee \bar{a})} \\ &= \text{NOR}_2\left(\text{NOR}_3(\bar{c}, \bar{b}, \bar{a}), \text{NOR}_3(c, b, \bar{a})\right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 3. y &= (a \vee \bar{b} \wedge (b \vee \bar{c})) \wedge (\bar{a} \vee \bar{c}) = (a \vee \bar{b}b \vee \bar{b}\bar{c})(\bar{a} \vee \bar{c}) = (a \vee \bar{b}\bar{c})(\bar{a} \vee \bar{c}) \\ &= a\bar{a} \vee a\bar{c} \vee \bar{b}\bar{c}\bar{a} \vee \bar{b}\bar{c}\bar{c} = a\bar{c} \vee \bar{c}\bar{b}\bar{a} \vee \bar{b}\bar{c} = a\bar{c} \vee \bar{b}\bar{c} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{NAND: } y &= \overline{a\bar{c} \vee \bar{b}\bar{c}\bar{a} \vee \bar{b}\bar{c}} = \overline{a\bar{c}} \wedge \overline{\bar{b}\bar{c}} \\ &= \text{NAND}_2\left(\text{NAND}_2(a, \bar{c}), \text{NAND}_2(\bar{b}, \bar{c})\right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{NOR: } \bar{y} &= \overline{a\bar{c} \vee \bar{b}\bar{c}} = \overline{a\bar{c}} \vee \overline{\bar{b}\bar{c}} \\ &= \text{NOR}_2\left(\text{NOR}_2(\bar{a}, c), \text{NOR}_2(b, c)\right) \\ y &= \bar{y} \vee \bar{y} \quad \text{oder: } y = \text{NOR}_2(\bar{y}, \bar{y}) \end{aligned}$$

$$4. y = \bar{b}\bar{a} \vee cba \vee edc$$

$$\begin{aligned} \text{NAND: } y &= \overline{\bar{b}\bar{a} \vee cba \vee edc} = \overline{\bar{b}\bar{a}} \wedge \overline{cba} \wedge \overline{edc} \\ &= \text{NAND}_3\left(\text{NAND}_2(\bar{b}, \bar{a}), \text{NAND}_3(c, b, a), \text{NAND}_3(e, d, c)\right) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{NOR: } \bar{y} &= \overline{\bar{b}\bar{a} \vee cba \vee edc} = \overline{\bar{b}\bar{a}} \vee \overline{cba} \vee \overline{edc} \\ &= \text{NOR}_3\left(\text{NOR}_2(b, a), \text{NOR}_3(\bar{c}, \bar{b}, \bar{a}), \text{NOR}_3(\bar{e}, \bar{d}, \bar{c})\right) \\ y &= \bar{y} \vee \bar{y} \quad \text{oder: } y = \text{NOR}_2(\bar{y}, \bar{y}) \end{aligned}$$