

Digitaltechnik und Entwurfsverfahren im SS 2024

Musterlösungen zum 2. Übungsblatt

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

Lösung 1

(10 Punkte)

1. Minimal 503, Maximal 1013

1 P.

2. Wird kodiert zu:

3 P.

0101010 0101010 0101101 0101010

3. Wird kodiert zu:

2 P.

010010101001 010100101000

4. Vorteil: Prüfbits stellen geringeren Overhead dar
Nachteil: Es können weniger Fehler erkannt/korrigiert werden

2 P.

5. Prüfbits 1 und 5 weisen darauf hin, dass ein 1 bit Fehler an Stelle 17 im Codewort vorliegt. Korrigiert man diesen wird das Codewort dekodiert zu:

2 P.

00 0000 0000 0100 1100 0101 0100

Lösung 2

(4 Punkte)

1. Vollständiges Operatorensystem:

- $x \wedge y = \overline{\overline{x} \vee \overline{y}}$ (DeMorgansches Gesetz)
- $x \vee y = x \vee y$
- $\overline{\overline{x}} = x$

2. Kein vollständiges Operatorensystem, da z.B. $x \wedge y$ nicht darstellbar ist

3. Vollständiges Operatorensystem:

- $x \wedge y = (x \overline{\wedge} y) \overline{\wedge} (x \overline{\wedge} y)$
- $x \vee y = (x \overline{\wedge} x) \overline{\wedge} (y \overline{\wedge} y)$
- $\overline{\overline{x}} = x \overline{\wedge} x$

4. Vollständiges Operatorensystem:

- $\overline{\overline{x}} = x \rightarrow 0$
- $x \vee y = (x \rightarrow 0) \rightarrow y$
- $x \wedge y = (((x \rightarrow 0) \rightarrow 0) \rightarrow (y \rightarrow 0)) \rightarrow 0$ (DeMorgansches Gesetz)

NB: Da es sich schon bei (\wedge, \neg) bzw. (\vee, \neg) um vollständige Operatorensysteme handelt, hätte man für einen gültigen Beweis auch wahlweise die Darstellung der Konjunktion oder Disjunktion auslassen können. Die Aufgabenstellung hat dies aber explizit gefordert.

Lösung 3

(6 Punkte)

1. Es gilt zu beweisen, dass $(\overline{a} \wedge \overline{b})$ das Komplementelement von $(a \vee b)$ ist. Dazu müssen die Bedingungen der Komplementgesetze $(x \vee \overline{x} = 1)$ und $(x \wedge \overline{x} = 0)$ erfüllt sein.

2 P.

Mit $x = a \vee b$ gilt:

- $(a \vee b) \vee (\overline{a} \wedge \overline{b}) = (a \vee b \vee \overline{a}) \wedge (a \vee b \vee \overline{b}) = (1 \vee b) \wedge (1 \vee a) = 1 \wedge 1 = 1$
- $(a \vee b) \wedge (\overline{a} \wedge \overline{b}) = (a \wedge \overline{a} \wedge \overline{b}) \vee (b \wedge \overline{a} \wedge \overline{b}) = (0 \wedge \overline{b}) \vee (0 \wedge \overline{a}) = 0 \vee 0 = 0$

Also $(\overline{a} \wedge \overline{b})$ ist das Komplementelement von $(a \vee b)$ und damit ist das DeMorgan-Gesetz: $a \vee b = \overline{\overline{a} \wedge \overline{b}}$ bewiesen.

2. Aus den Voraussetzungen folgt

2 P.

$$\begin{aligned} (a \wedge b) \vee (\overline{a} \wedge b) &= (a \wedge c) \vee (\overline{a} \wedge c) \\ (a \vee \overline{a}) \wedge b &= (a \vee \overline{a}) \wedge c \\ 1 \wedge b &= 1 \wedge c \quad \Rightarrow \quad b = c \quad \text{q.e.d.} \end{aligned}$$

3. Setzt man

2 P.

$$m = a \vee (b \vee c) \quad \text{und} \quad n = (a \vee b) \vee c$$

so hat man zu beweisen, dass $m = n$ ist.

$$\begin{aligned} a \wedge m &= a \wedge (a \vee (b \vee c)) = a \\ a \wedge n &= a \wedge ((a \vee b) \vee c) = (a \wedge (a \vee b)) \vee (a \wedge c) = a \vee (a \wedge c) = a \end{aligned}$$

Es gilt somit

$$a \wedge m = a \wedge n \quad (1)$$

Ferner ist

$$\begin{aligned} \bar{a} \wedge m &= \bar{a} \wedge (a \vee (b \vee c)) = (a \wedge \bar{a}) \vee (\bar{a} \wedge (b \vee c)) = 0 \vee (\bar{a} \wedge (b \vee c)) \\ &= (\bar{a} \wedge (b \vee c)) = (\bar{a} \wedge b) \vee (\bar{a} \wedge c) \\ \bar{a} \wedge n &= \bar{a} \wedge ((a \vee b) \vee c) = (\bar{a} \wedge (a \vee b)) \vee (\bar{a} \wedge c) = ((\bar{a} \wedge a) \vee (\bar{a} \wedge b)) \vee (\bar{a} \wedge c) \\ &= (0 \vee (\bar{a} \wedge b)) \vee (\bar{a} \wedge c) = (\bar{a} \wedge b) \vee (\bar{a} \wedge c) \end{aligned}$$

und somit gilt

$$\bar{a} \wedge m = \bar{a} \wedge n \quad (2)$$

Aus (1) und (2) folgt:

$$m = n \quad q.e.d.$$

Lösung 4

(6 Punkte)

1. Funktionstabelle:

2 P.

b	a	$f(b, a)$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

2. Es handelt sich um die Äquivalenz (auch Exklusiv-Nicht-ODER oder XNOR genannt).
Operator: $x \leftrightarrow y$

1 P.

3. Funktionstabelle:

2 P.

y	x	$x \vee y$	$x \wedge y$	$f(x \vee y, x \wedge y)$
0	0	0	0	1
0	1	1	0	0
1	0	1	0	0
1	1	1	1	1

4. Siehe 2. (Funktionstabelle aus Aufgabenteil 3. ist identisch zu Aufgabenteil 1.)

1 P.