### Tutorat 6

Eindeutigkeit des Kommplements, Boolesche Algebra, Formale Beschreibung von Schaltkreisen, Programmable Logic Arrays

Gruppe 9

Präsentator:
Jürgen Mattheis
(juergmatth@gmail.com)

Vorlesung von: Prof. Dr. Scholl

Übungsgruppenbetreuung: Tobias Seufert

15. Juni 2023

Universität Freiburg, Lehrstuhl für Rechnerarchitektur

# Gliederung

Aufgabe 1

Aufgabe 2

Aufgabe 3

**Appendix** 

Jürgen Mattheis Tutorat 6, Gruppe 9 Universität Freiburg

Aufgabe 1



Jürgen Mattheis Tutorat 6, Gruppe 9 Universität Freiburg

### Aufgabe 1 I

#### Eindeutigkeit des Komplements, Boolesche Algebra

### Lösung 1.1



- ightharpoonup Existenz und Eindeutigkeit neutraler Elemente bereits in Vorlesung gezeigt ightharpoonup Es kann  $1=x+\neg x$  verwendet werden
- ightharpoonup Annahme 1: x + y = 1
- Annahme 2:  $x \cdot v = 0$
- Analoges Korollar zur Vorlesung:  $1 = x + \neg x$

### Aufgabe 1 II

### Eindeutigkeit des Komplements, Boolesche Algebra

#### Lösung 1.1 (Neutrales Element) $y = y \cdot 1$ $= y \cdot (x + \neg x)$ (Korollar) $= (y \cdot x) + (y \cdot \neg x)$ (Distributivität) $= (x \cdot y) + (y \cdot \neg x)$ (Kommutativität) $= 0 + (y \cdot \neg x)$ (Annahme 2) $= (x \cdot \neg x) + (y \cdot \neg x)$ (Korollar) $= \neg x \cdot (x + y)$ (Kommutativität + Distributivität) $= \neg x \cdot \mathbf{1}$ (Annahme 1) (Neutrales Element) $= \neg x$

### Aufgabe 1 III

### Eindeutigkeit des Komplements, Boolesche Algebra

#### Lösung 1.1

<u> I</u>

```
(Neutrales Element)
v = v + 0
  = v + (x \cdot \neg x)
                                                                                     (Komplement)
  = (y + x) \cdot (y + \neg x)
                                                                                   (Distributivität)
  = (x + y) \cdot (y + \neg x)
                                                                                   (Kommutativit)
  = \mathbf{1} \cdot (y + \neg x)
                                                                         (Annahme 1: x + y = 1)
  = (x + \neg x) \cdot (y + \neg x)
                                                         (Neutrales Element der Konjunktion)
  = (\neg x + x) \cdot (\neg x + y)
                                                                                   (Assoziativität)
  = \neg x + (x \cdot y)
                                                                                   (Distributivität)
  = \neg x + 0
                                                                          (Annahme 2: x \cdot y = 0)
                                                           (Neutrale Element der Disjunktion)
   = \neg x
```

### Aufgabe 1 IV

Eindeutigkeit des Komplements Roolesche Algebra

### Lösung 1.1



7 / 20

$$(x \cdot y) + (\neg x \cdot z) = (x \cdot y) + ((x \cdot y) \cdot z) + ((\neg x \cdot z) + ((\neg x \cdot z) \cdot y)$$
 (Absorption) 
$$= (x \cdot y) + (\neg x \cdot z) + ((x \cdot y) \cdot z) + ((\neg x \cdot z) \cdot y)$$
 (Kommutativität) 
$$= (x \cdot y) + (\neg x \cdot z) + (x \cdot (y \cdot z)) + (\neg x \cdot (z \cdot y))$$
 (Assoziativität) 
$$= (x \cdot y) + (\neg x \cdot z) + (x \cdot (y \cdot z)) + (\neg x \cdot (y \cdot z))$$
 (Kommutativität) 
$$= (x \cdot y) + (\neg x \cdot z) + ((x + \neg x) \cdot (y \cdot z))$$
 (Kommutativität + Distributivität) 
$$= (x \cdot y) + (\neg x \cdot z) + (y \cdot z)$$
 (Kommutativität + Komplement)

### Anmerkungen Q

Der zweite Teil geht analog durch Verweisen auf das Dualitätsprinzip oder durchrechnen mit genau derselben Axiomanwendung in genau derselben Reihenfolge

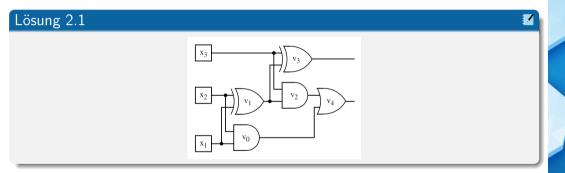
Aufgabe 2



Jürgen Mattheis Tutorat 6, Gruppe 9 Universität Freiburg

# Aufgabe 2 I

Formale Beschreibung von Schaltkreisen



### Aufgabe 2 II

### Formale Beschreibung von Schaltkreisen

### Lösung 2.2



Gatterausgang	Funktion
<i>v</i> <sub>0</sub>	$x_1 \wedge x_2$
$v_1$	$x_1 \oplus x_2$
<i>v</i> <sub>2</sub>	$(x_1 \oplus x_2) \wedge x_3$
<i>V</i> 3	$(x_1 \oplus x_2) \oplus x_3$
<i>V</i> 4	$(x_1 \wedge x_2) \vee ((x_1 \oplus x_2) \wedge x_3)$

### Lösung 2.3



depth(C) = 3, über den Pfad  $v_1, v_2, v_4$ 

Aufgabe 3



Jürgen Mattheis Tutorat 6, Gruppe 9 Universität Freiburg

# Aufgabe 3 I

Programmable Logic Arrays

 $\dot{x_2}$ 

1

### Aufgabe 3 II

Programmable Logic Arrays

#### Aufgabe 3.3

1

Gesucht sind die beiden Polynome  $f_1, f_2 \in \mathbb{B}_4$ , die durch dieses PLA implementiert werden

### Lösung 3.1

Z

$$f_1 = \bar{x}_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3 x_4 + x_1 \bar{x}_2 \bar{x}_3 x_4 + x_1 \bar{x}_2 x_3 \bar{x}_4 + x_1 \bar{x}_2 x_3 x_4 + x_1 x_2 \bar{x}_3 x_4 + \bar{x}_1 x_2$$

#### Aufgabe 3.2

4

Kosten des PLA

### Aufgabe 3 III

Programmable Logic Arrays

#### Lösung 3.2

Z

Primäre Kosten  $cost_1(f_1, f_2) = 10$  (Zeilen des PLA bzw. Anzahl der Monome) Sekundäre Kosten  $cost_2(f_1, f_2) = 52$  (Zahl der Transistoren im PLA)

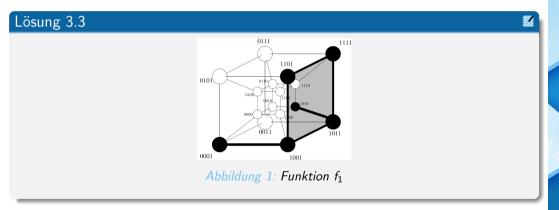
### Aufgabe 3.3

•

Hypercubes von  $f_1$  und  $f_2$  zeichnen

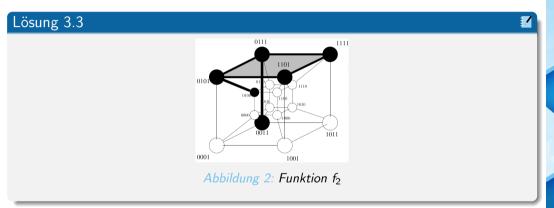
# Aufgabe 3 IV

### Programmable Logic Arrays



# Aufgabe 3 V

### Programmable Logic Arrays



# Appendix



### Appendix I

#### Kleine Korollare

$$x + 1 = (x + 1) \cdot 1$$

$$= (x + 1) \cdot (x + \neg x)$$

$$= x + (1 \cdot \neg x)$$

$$= x + \neg x$$

$$= 1$$

Neutrales Element der Konjunktion Komplement Distributivität Neutrale Element der Konjunktion Komplement

## Appendix II

#### Kleine Korollare

$$x \cdot 0 = (x \cdot 0) + 0$$

$$= (x \cdot 0) + (x \cdot \neg x)$$

$$= x \cdot (0 + \neg x)$$

$$= x \cdot \neg x$$

$$= 0$$

Neutrales Element der Disjunktion
Komplement
Distributivität
Neutrale Element der Disjunktion
Komplement

### Appendix III

#### Kleine Korollare

$$y \cdot y = y \cdot y + 0$$

$$= y \cdot y + y \cdot \neg y$$

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

$$= 1 \cdot y$$

$$= y$$

Neutrales Element
Komplement
Distributivität
Komplement
Neutrales Element