

# Digitaltechnik & Rechnersysteme

## KV-Minimierung

Martin Kumm

**Hochschule Fulda**  
University of Applied Sciences



Angewandte Informatik

WiSe 2022/2023

# Was bisher geschah...

---



- Boolesche Gesetze II
- Abgeleitete Operatoren
  - 2-Eingänge: NAND, NOR, XOR, Äquivalenz, Implikation
  - Insgesamt  $2^{2^2} = 16$  Möglichkeiten für 2-Eingänge
  - Multiplexer
- Symbolische Darstellung durch Gatter-Symbole
- Vereinfachung von Schaltfunktionen

# Gesetze der Booleschen Algebra

	Disjunktives Gesetz	Konjunktives Gesetz
Identität	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
Eins/Null	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
Idempotenz	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
Involution	$\overline{\overline{x}} = x$	
Komplement	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
Kommutativität	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
Assoziativität	$(x+y)+z = x+(y+z)$	$(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$
Distributivität	$x \cdot y + x \cdot z = x \cdot (y + z)$	$(x + y) \cdot (x + z) = x + y \cdot z$
De Morgan	$\overline{(x + y)} = \overline{x} \cdot \overline{y}$	$\overline{(x \cdot y)} = \overline{x} + \overline{y}$
De Morgan (gen.)	$\overline{(x_1 + \dots + x_n)} = \overline{x_1} \cdot \dots \cdot \overline{x_n}$	$\overline{(x_1 \cdot \dots \cdot x_n)} = \overline{x_1} + \dots + \overline{x_n}$
Absorption 1	$x + x \cdot y = x$	$x \cdot (x + y) = x$
Absorption 2	$x + \overline{x} \cdot y = x + y$	$x \cdot (\overline{x} + y) = x \cdot y$
Konsensus	$xy + \overline{x}z + yz = xy + \overline{x}z$	$(x + y)(\overline{x} + z)(y + z) = (x + y)(\overline{x} + z)$

# Makerspace Community Night



**MAKERSPACE  
COMMUNITY NIGHT**

**Was?** Du lernst den **Lasercutter** kennen, kannst dich mit dem **3D Druck** vertraut machen und mit anderen **austauschen!**

**Wann?** Freitag, 25.11  
ab 17 Uhr

**Wo?** Gebäude 34  
Raum 002

**BIS BALD!**

Anmeldung: [makerspace@hs-fulda.de](mailto:makerspace@hs-fulda.de)

# Übungsmaterial Boolesche Algebra



Angewandte Informatik

Unter

[www.boolean-algebra.com](http://www.boolean-algebra.com)

finden Sie ein Werkzeug zum  
Lösen Boolescher Ausdrücke

Mit nachvollziehbarem  
Lösungsweg, Wahrheitstabelle,  
KV-Diagramm!

Solver

Quiz

## Boolean Algebra Simplifier

Go

Random Share

Help: Hover over variables in the step info to view more info (WIP)

Solution:  $X + \overline{Y}$

### Steps

Start  
 $X + XY(X + XY)$

Apply: Demorgan Theorem  
 $\overline{X} + X\overline{Y} + \overline{X} + X\overline{Y}$

Apply the Involution Law:  $\overline{\overline{X}} = X$   
 $X + X\overline{Y} + \overline{X} + X\overline{Y}$

Apply: Demorgan Theorem  
 $X + X\overline{Y} + \overline{X}(\overline{\overline{X}} + \overline{\overline{Y}})$

Apply the Involution Law:  $\overline{\overline{X}} = X$   
 $X + X\overline{Y} + \overline{X}(X + \overline{Y})$

Apply the Absorption Law:  $A + AB = A$   
 $X + \overline{X}(X + \overline{Y})$

Apply the Absorption Law:  $\overline{X}B + A = B + A$   
 $X + X + \overline{Y}$

Apply the Idempotent Law:  $A + A = A$

# Inhalte

---

- 1 Wrap-Up
- 2 Normalformen
- 3 KV-Diagramme
- 4 Minimierung mit KV-Diagrammen

# Umrechnung in Normalformen

Umsetzung allgemeiner Formen in kanonische Normalformen

Erweiterung bei Konjunktionen:  $x + \bar{x} = 1$

Erweiterung bei Disjunktionen:  $x \cdot \bar{x} = 0$

Beispiel (zu Konjunktionen):

$$y = \bar{a} + bc \quad \leftarrow \text{Erweitern mit den fehlenden Variablen}$$

Lösung:

$$\begin{aligned} y &= \bar{a} \cdot (b + \bar{b}) \cdot (c + \bar{c}) + (a + \bar{a}) \cdot bc \\ &= (\bar{a}b + \bar{a}\bar{b}) \cdot (c + \bar{c}) + abc + \bar{a}bc \\ &= \bar{a}bc + \bar{a}b\bar{c} + \bar{a}\bar{b}c + \bar{a}\bar{b}\bar{c} + abc + \bar{a}bc \quad \leftarrow \text{identisch} \\ &= \bar{a}bc + \bar{a}b\bar{c} + \bar{a}\bar{b}c + \bar{a}\bar{b}\bar{c} + abc \quad \leftarrow \text{KDNF} \end{aligned}$$

# Vorlesungsaufgabe



Ermitteln Sie **kanonische** DNF für die folgenden Funktionen:

$$f(a, b, c) = bc + ab\bar{c}$$

$$g(a, b, c) = ab + \bar{a}bc$$



# NAND/NOR Umformung

Eine wichtige Art der Realisierung ist die Darstellung über NAND und NOR Verknüpfungen, da diese funktional vollständige Systeme bilden und häufig die einfachste Art der Verknüpfung darstellen.

Gegeben ist  $y$  in DNF (OR/AND Form)

$$y = abc + \bar{a}b\bar{c} + \bar{a}\bar{b}c$$

Gesucht: NAND/NAND Form

Nach doppelter Negation und Auflösung der inneren Negation:

$$y = \overline{\overline{abc + \bar{a}b\bar{c} + \bar{a}\bar{b}c}} = \overline{\overline{abc} \cdot \overline{\bar{a}b\bar{c}} \cdot \overline{\bar{a}\bar{b}c}}$$

Analog lässt sich die NOR/NOR Form aus der KNF bestimmen.

# Minimierung in Wahrheitstabellen

Minimierung in Wahrheitstabellen oft schwer zu erkennen:

$x_1$	$x_0$	$f_1(x_1, x_0)$
0	0	0
0	1	0
1	0	$1 \leftarrow x_1 \overline{x_0}$
1	1	$1 \leftarrow x_1 x_0$

$$\begin{aligned} f_1(x_1, x_0) &= x_1 \overline{x_0} + x_1 x_0 \\ &= x_1 (\overline{x_0} + x_0) = x_1 \end{aligned}$$

⇒ Keine Abhängigkeit von  $x_0$

$x_1$	$x_0$	$f_2(x_1, x_0)$
0	0	0
0	1	$1 \leftarrow \overline{x_1} x_0$
1	0	0
1	1	$1 \leftarrow x_1 x_0$

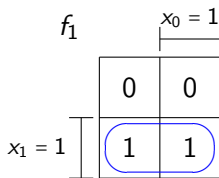
$$\begin{aligned} f_2(x_1, x_0) &= \overline{x_1} x_0 + x_1 x_0 \\ &= x_0 (\overline{x_1} + x_1) = x_0 \end{aligned}$$

⇒ Keine Abhängigkeit von  $x_1$

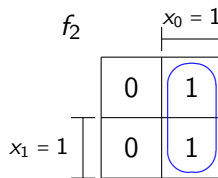
# Minimierung in Wahrheitstabellen

Lösung:  $x_0$  gegen  $x_1$  in Zeilen/Spalten auftragen:

$x_1$	$x_0$	$f_1(x_1, x_0)$
0	0	0
0	1	0
1	0	1
1	1	1



$x_1$	$x_0$	$f_2(x_1, x_0)$
0	0	0
0	1	1
1	0	0
1	1	1



⇒ Horizontal/vertikal benachbarte 1en lassen sich zusammenfassen!

# Minimierung in KV-Diagrammen



$x_1$	$x_0$	$f_3(x_1, x_0)$
0	0	0
0	1	$1 \leftarrow \overline{x_1} x_0$
1	0	$1 \leftarrow x_1 \overline{x_0}$
1	1	0

$f_1$		$x_0 = 1$
$x_1 = 1$	0	1
	1	0

- ⇒ Keine horizontal/vertikal benachbarten 1en
- ⇒ Keine Zusammenfassung möglich!

# Darstellung von Schaltfunktionen

## Diagrammdarstellung

Ausgehend von der disjunktiven Normalform wurden von E. W. Veitch (1952) und M. Karnaugh (1953) Diagramme zur graphischen Darstellung eingeführt. Sie dienen zur Vereinfachung und Systematisierung von Schaltfunktionen.

Die Diagramme werden als **KV-Diagramme** bezeichnet.

Die Darstellung erfolgt als zweidimensionale Anordnung von Feldern, sodass jedes Feld genau einer Kombination der Variablen entspricht, und benachbarte Felder sich in genau einer Variablen unterscheiden.

# KV-Diagramme mit Index

Der Zeilenindex (=Binärdarstellung der Argument-Variablen) lässt sich im KV-Diagramm darstellen:

Index	$x_1$	$x_0$	$f(x_1, x_0)$
0	0	0	0
1	0	1	1
2	1	0	0
3	1	1	1

$f_5(x_1, x_0)$		$x_0$	
$x_1$	0	1	
	0	1	

Dies macht ein einfaches Übertragen möglich.

# KV-Minimierung mit $n$ Variablen

Eine Funktion mit 2 Variablen ist 2-Dimensional und lässt sich auf der Ebene zeichnen.



Wie funktioniert das für Funktionen mit  $n$  Variablen?

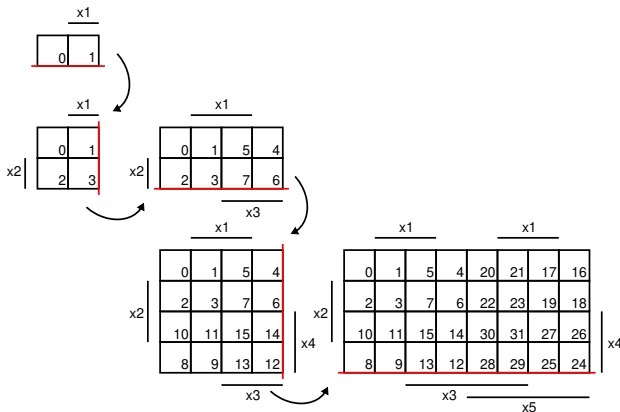
Jede Dimension kennt nur zwei Werte:  $\gg 0 \ll$  oder  $\gg 1 \ll$ .



Lösung: Projektion auf 2 Dimensionen durch Verdoppeln des Diagramms mit jeder Variable möglich!

# KV: Systematischer Aufbau

Konstruktion größerer Diagramme (mehr Variablen) durch Spiegelung (Symmetriediagramm)

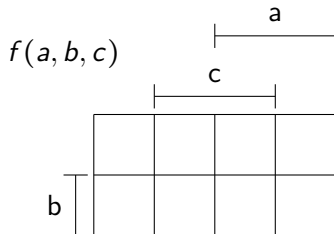




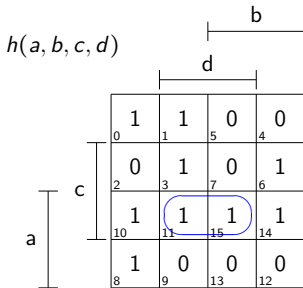
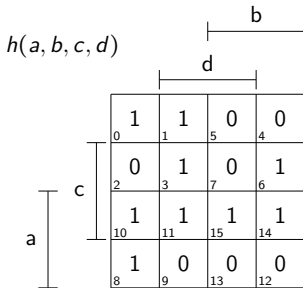
# Vorlesungsaufgabe

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

Tragen Sie die Funktion in das KV-Diagramm ein.



# Minimierung mit KV-Diagrammen



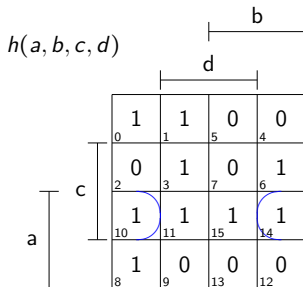
Jede  $\gg 1 \ll$  ( $\gg 0 \ll$ ) repräsentiert einen Minterm (Maxterm)

Minterme (Maxterme), die sich in einer Variable unterscheiden liegen immer benachbart

Minterme sind Terme **nullter** Ordnung.

Diese lassen sich vereinfachen und man erhält Terme **erster Ordnung**:  $\overline{a}\overline{b}cd + abcd = acd$

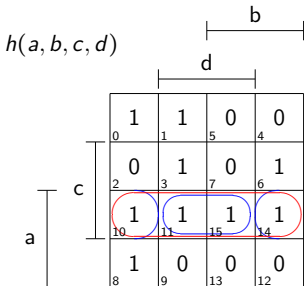
# Minimierung mit KV-Diagrammen



Ausnahme: Ränder des Diagramms → umklappen

Der Term 1. Ordnung lautet:  $a\bar{b}c\bar{d} + abcd = ac\bar{d}$

# Minimierung mit KV-Diagrammen



- Zwei benachbarte Terme 1. Ordnung lassen sich zu einem Term  
2. Ordnung zusammenfassen:

$$acd + ac\bar{d} = ac$$

Minimale Terme (Terme höchster Ordnung) lassen sich direkt aus  
KV-Diagramm ablesen!

# Primimplikant (Definition)

**Primimplikant** (Primterm): Term, der sich nicht weiter vereinfachen (zusammenfassen) lässt. (Ein Term mit maximaler Ordnung.) – Größtmögliche Zusammenfassung von 1, 2, 4, 8, etc. 1en (0en) im KV-Diagramm

1en (0en) können dabei mehrfach durch Primimplikanten überdeckt werden.

Das Ziel ist folglich möglichst wenige Primimplikanten zu verwenden.

Zur eindeutigen Minimierung müssen Primimplikanten weiter klassifiziert werden.

# Klassifizierung Primimplikanten

---

**Kernprimimplikant KPI** (essentieller Primterm): Primimplikant, der zur Realisierung einer Funktion unbedingt erforderlich ist. Die Minterme aus denen er entstand, können nicht anders überdeckt werden. Diese werden zur Minimierung zwingend benötigt!

**Absolut eliminierbarer Primimplikant API**: Primimplikant, dessen Minterme (Maxterme) alle von Kernprimimplikanten überdeckt werden. Diese können zur Minimierung weggelassen werden.

Alle weiteren Primimplikanten sind **relativ eliminierbare Primimplikanten** (REPI). Hier muss zur Minimierung eine Auszahl erfolgen!

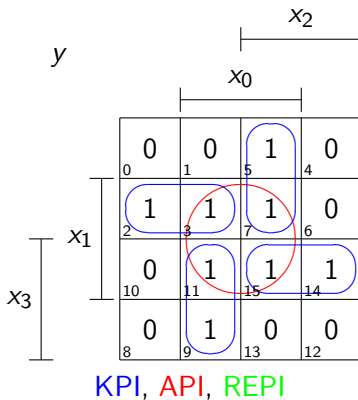
# Minimierung mit KV-Diagrammen

---



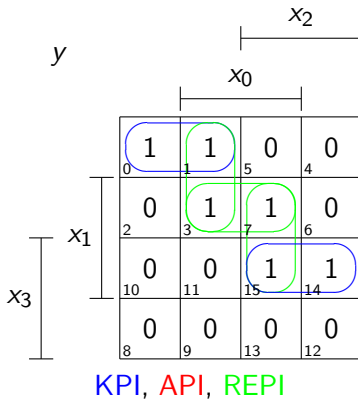
Zur Minimierung müssen **alle** KPI, **kein** API und eine minimale Anzahl **REPIs** verwendet werden.

# Beispiel 1



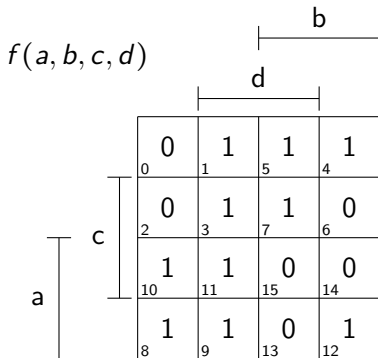


## Beispiel 2



# Vorlesungsaufgabe

Markieren Sie alle Primimplikanten.



Welche Primimplikanten sind zur Minimierung notwendig?