# AKAD Bachelor of Science (Wirtschaftsinformatik) Modulzusammenfassung

# WIM04

# Formelsammlung

Daniel Falkner Rotbach 529 94078 Freyung daniel.falkner@akad.de 28. Februar 2013

# Inhaltsverzeichnis

1	Folg	gen			4
	1.1	arithn	netische Folgen		. 4
		1.1.1	Bildungsgesetz		. 4
	1.2	geome	etrische Folgen		. 4
		1.2.1	Bildungsgesetz		. 4
_	D ''				4
2	Reil		4' 1 D '1		4
	2.1		netische Reihen		
	0.0	2.1.1	Bildungsgesetz		
	2.2	_	etrische Reihen		
		2.2.1	Bildungsgesetz		. 5
3	Voll	ständig	ge Induktion		5
4	Det	ermina	anten		5
	4.1	Regel	von Sarrus		
		4.1.1			
		4.1.2	Für 3 x 3		
	4.2		MER'sche Regel		
5	Mat	rizen			7
5	5.1	ponierte Matrix			
	5.1	-	ion		
	0.2	5.2.1	vom selben Typ		
	5.3		plikation		
	0.0	5.3.1	mit einer reellen Zahl (Skalar)		
		5.3.2	zweier Matrizen		
		5.3.3	spezielle Matrixprodukte		
	5.4		6e		
	0.1	5.4.1	Bestimmung der inversen Matrix		
		5.4.2	mit Hilfe der Adjunktion		
		0.1. <u>2</u>	into time del flajamietor i i i i i i i i i i i i i i i i i i i	•	
6		sagenle			8
	6.1		üpfungen		
		6.1.1	Negation		
		6.1.2	Konjunktion (und)		
		6.1.3	Disjunktion auch Adjunktion (oder)		
		6.1.4	Subjunktion (wenn dann)		
		6.1.5	Bijunktion (genau dann, wenn)		. 9
		6.1.6	Sonderformen		. 9
	6.2	Gesetz	ze		. 10
	6.3	Norma	alformen		. 10
		6.3.1	Minterme		. 10
		6.3.2	Maxterme		
		6.3.3	Kanonische disjunktive Normalform		. 10

	6.3.4	Kanonische konjunktive Normalform	11
			11
7.1	Gesetz	ze	11
7.2	Norma	alformen	11
	7.2.1	Minterme	11
	7.2.2	Maxterme	11
	7.2.3	Kanonische disjunktive Normalform	11
	7.2.4	Kanonische konjunktive Normalform	12
7.3	Logik	gatter	12
	7.3.1	UND	12
	7.3.2	ODER	12
	7.3.3	NICHT	12
	7.1 7.2	Schaltalge 7.1 Gesetz 7.2 Norma 7.2.1 7.2.2 7.2.3 7.2.4 7.3 Logiks 7.3.1 7.3.2	7.2.1 Minterme 7.2.2 Maxterme 7.2.3 Kanonische disjunktive Normalform 7.2.4 Kanonische konjunktive Normalform 7.3 Logikgatter 7.3.1 UND 7.3.2 ODER

# 1 Folgen

Eine Serie von Zahlen oder Größen 5, 10, 4, 1

$$(a_n) = a_1, a_2, a_3, ..., a_n$$

# 1.1 arithmetische Folgen

- $\bullet \ a_{n+1} = a_n + d$
- 7, 11, 15, 19, 23, 27, ...
- $\bullet \mapsto d = 4$

# 1.1.1 Bildungsgesetz

$$a_n = a_1 + d * (n-1)$$

# 1.2 geometrische Folgen

- $\bullet \ an + 1 = a_n * q$
- 2, 6, 18, 54, 162, 486, ...
- $\bullet \mapsto q = 3$

# 1.2.1 Bildungsgesetz

$$a_n = a_1 * q^{n-1}$$

$$q = \sqrt[n-1]{\frac{a_n}{a_1}}$$

# 2 Reihen

Aus einer Folge ergibt sich eine Reihe

$$(s_n) = s_1, s_2, s_3, ..., s_n$$

$$(s_n) = a_1 + a_2 + a_3 + \dots + a_n = \sum_{j=1}^n a_j$$

## 2.1 arithmetische Reihen

- $(a_n) = 7, 11, 15, 19, \dots \mapsto a_1 = 7, d = 4$
- $(s_n) = 7, 18, 33, 52, \dots$

#### 2.1.1 Bildungsgesetz

$$s_n = \frac{n}{2} * (a_1 + a_n) = \frac{n}{2} * (2a_1 + (n-1)d)$$

# 2.2 geometrische Reihen

- $(a_n) = 2, 6, 18, 54, \dots \mapsto a_1 = 2, q = 3$
- $(s_n) = 2, 8, 26, 80, ...$

#### 2.2.1 Bildungsgesetz

$$s_n = a_1 * \frac{q^n - 1}{q - 1}, q \neq 1$$

# 3 Vollständige Induktion

- 1. Zeigen das die Formeln für n = 1 gelten
- 2. Zeigen das die Formeln für n + 1 gelten
  - a) Induktionsannahme festhalten  $a_n$  (zu beweisende Formel)
  - b) Die zubeweisende Formel für n + 1 herleiten  $a_{n+1}$
  - c) Die Induktionsnahme + Ursprungsformel für n + 1 herleiten  $a_{n+1}$

# 4 Determinanten

# 4.1 Regel von Sarrus

#### 4.1.1 Für 2 x 2

$$\det(A) = \det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = ad - cb.$$

#### 4.1.2 Für 3 x 3

$$\det(A) = \det\begin{pmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{pmatrix} = aei + bfg + cdh - ceg - afh - bdi$$

# 4.2 CRAMER'sche Regel

Satz: (Cramersche Regel)

## LGS mit zwei Variablen und zwei Gleichungen

Ist die Determinante D der Koeffizientenmatrix des LGS

$$a_1x + b_1y = c_1$$
  
 $a_2x + b_2y = c_2$  ungleich Null, so hat das LGS genau eine Lösung

$$(x \mid y) = \left(\frac{D_x}{D} \mid \frac{D_y}{D}\right) \text{ mit}$$

$$\mathbf{D} = \begin{bmatrix} \mathbf{a}_1 & \mathbf{b}_1 \\ \mathbf{a}_2 & \mathbf{b}_2 \end{bmatrix}, \, \mathbf{D}_{\mathbf{x}} = \begin{bmatrix} \mathbf{c}_1 & \mathbf{b}_1 \\ \mathbf{c}_2 & \mathbf{b}_2 \end{bmatrix}, \, \mathbf{D}_{\mathbf{y}} = \begin{bmatrix} \mathbf{a}_1 & \mathbf{c}_1 \\ \mathbf{a}_2 & \mathbf{c}_2 \end{bmatrix}$$

Ist D = 0, so hat das LGS keine oder unendlich viele Lösung(en).

# LGS mit drei Variablen und drei Gleichungen

Ist die Determinante D der Koeffizientenmatrix des LGS

$$a_1x + b_1y + c_1z = d_1$$

 $a_2x + b_2y + c_2z = d_2$  ungleich Null, so hat das LGS genau eine Lösung

$$\mathbf{a}_3\mathbf{x} + \mathbf{b}_3\mathbf{y} + \mathbf{c}_3\mathbf{z} = \mathbf{d}_3$$

$$(x | y | z) = \left(\frac{D_x}{D} \left| \frac{D_y}{D} \right| \frac{D_z}{D} \right) \text{mit}$$

$$\mathbf{D} = \left| \begin{array}{c} \mathbf{a}_1 \ \mathbf{b}_1 \ \mathbf{c}_1 \\ \mathbf{a}_2 \ \mathbf{b}_2 \ \mathbf{c}_2 \\ \mathbf{a}_3 \ \mathbf{b}_3 \ \mathbf{c}_3 \end{array} \right|, \ \mathbf{D}_{\mathbf{x}} = \left| \begin{array}{c} \mathbf{d}_1 \ \mathbf{b}_1 \ \mathbf{c}_1 \\ \mathbf{d}_2 \ \mathbf{b}_2 \ \mathbf{c}_2 \\ \mathbf{d}_3 \ \mathbf{d}_3 \ \mathbf{c}_3 \end{array} \right|, \ \mathbf{D}_{\mathbf{y}} = \left| \begin{array}{c} \mathbf{a}_1 \ \mathbf{d}_1 \ \mathbf{c}_1 \\ \mathbf{a}_2 \ \mathbf{d}_2 \ \mathbf{c}_2 \\ \mathbf{a}_3 \ \mathbf{d}_3 \ \mathbf{c}_3 \end{array} \right|, \ \mathbf{D}_{\mathbf{z}} = \left| \begin{array}{c} \mathbf{a}_1 \ \mathbf{b}_1 \ \mathbf{d}_1 \\ \mathbf{a}_2 \ \mathbf{b}_2 \ \mathbf{d}_2 \\ \mathbf{a}_3 \ \mathbf{b}_3 \ \mathbf{d}_3 \end{array} \right|.$$

Ist D = 0, so hat das LGS keine oder unendlich viele Lösung(en).

D<sub>x</sub> (bzw. D<sub>y</sub>, D<sub>z</sub>) ist die Determinante der Matrix, die aus der Koeffizientenmatrix entsteht, wenn anstelle der Spalte, die die Koeffizienten der Variablen x (bzw. y, z) enthält, die rechte Seite des LGS eingesetzt wird.

Abbildung 1: AKAD WIM01 Mathematische Grundlagen, Lerneinheit 4, Seite 46

# 5 Matrizen

# 5.1 Transponierte Matrix

 ${\cal A}^T$  entsteht durch Vertauschen der Zeilen mit den Spalten von  ${\cal A}$ 

Beispiel:

$$A_{(2,3)} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ -2 & 4 & -1 \end{bmatrix} A_{(3,2)}^T = \begin{bmatrix} 1 & -2 \\ 2 & 4 \\ 3 & -1 \end{bmatrix}$$

### 5.2 Addition

#### 5.2.1 vom selben Typ

die gleichstehenden Elemente addieren und zu einer neuen Matrix zusammenfassen

## 5.3 Multiplikation

#### 5.3.1 mit einer reellen Zahl (Skalar)

alle Elemente der Matrix mit der Zahl multiplizeren

#### 5.3.2 zweier Matrizen

Zwei Matrizen sind multiplikationsverträglich wenn die Spaltenanzahl von A mit der Zeilanzahl von B übereinstimmt. Eine Hilfe bietet das Falk-Schema <sup>1</sup>

#### 5.3.3 spezielle Matrixprodukte

- Zeilenvektor \* Spaltenvektor = Skalar
- Spaltenvektor \* Zeilenvekor = Matrix

#### 5.4 Inverse

- $\bullet$ A vom Typ (n,n) ist regulär, d.h.  $A^{-1}$  (Inverse Matrix) existiert. Dann ist die Matrixgleichung A \* X = B eindeutig lösbar.
- Eine quadratische Matrix A ist genau dann invertierbar, wenn ihre Determinate |A| ungleich Null ist

<sup>1</sup> http://de.wikipedia.org/wiki/Falksches\_Schema

## 5.4.1 Bestimmung der inversen Matrix

ullet Die Inverse  $A^{-1}$  lässt sich mit dem Gauß-Jordan-Verfahren  $^2$  ermitteln

## 5.4.2 mit Hilfe der Adjunktion

- 1. Determinante bestimmen und prüfen ob  $A^{-1}$  existiert
- 2. Unterdeterminaten <sup>3</sup> bestimmen
- 3. Kofaktorenmatrix cof(A) anhand der Unterdeterminanten aufstellen. Bei ungeraden Indizies das Vorzeichen ändern
- 4. adjungierte Matrix aufstellen, indem die Kofaktorerenmatrix transponiert wird.  $adj(A) = [cof(A)]^T$
- 5. adjungierte Matrix mit dem Kehrwert der Determinate multiplizieren.  $\frac{1}{D}*adj(A)$

# 6 Aussagenlogik

# 6.1 Verknüpfungen

## 6.1.1 Negation

# 6.1.2 Konjunktion (und)

$$\begin{array}{c|ccc} p & q & p \wedge q \\ \hline w & w & w \\ w & f & f \\ f & w & f \\ f & f & f \\ \end{array}$$

http://de.wikipedia.org/wiki/Gau%DF-Jordan-Algorithmus

<sup>3</sup> http://de.wikipedia.org/wiki/Minor\_(Mathematik)

## 6.1.3 Disjunktion auch Adjunktion (oder)

p	$\mathbf{q}$	$p \lor q$
W	W	w
W	$\mathbf{f}$	w
f	W	w
f	f	f

Die Verknüpfung durch das ausschließende oder (XOR) heißt Alternative oder Antivalenz

p	$\mathbf{q}$	p XOR q
W	W	f
W	$\mathbf{f}$	W
f	W	W
f	f	f

## 6.1.4 Subjunktion (wenn dann)

р	q	$\mathrm{p} \to \mathrm{q}$
W	W	w
W	f	${f f}$
f	w	w
$\mathbf{f}$	f	w

 $\neg p \lor q \text{ ist gleich mit } p \to q$ 

# 6.1.5 Bijunktion (genau dann, wenn)

$$\begin{array}{c|ccc} p & q & p \leftrightarrow q \\ \hline w & w & w \\ w & f & f \\ f & w & f \\ f & f & w \end{array}$$

$$(p \to q) \land (q \to p)$$
 ist gleich mit  $p \leftrightarrow q$   
 $(p \land q) \lor (\neg p \land \neg q)$  ist gleich mit  $p \leftrightarrow q$ 

#### 6.1.6 Sonderformen

• Ist die Aussage r für alle Belegungen p und q wahr, so heißt r eine **Tautlogie**.

9

- Ist die Aussage r für alle Belegungen von p und q falsch, so heißt r eine Kontradiktion.
- Ist die Aussage r weder eine Tautologie noch eine Kontradiktion, so heißt r eine Kontingenz oder Neutralität.

#### 6.2 Gesetze

Verknüpfung ∧	Gesetze	Verknüpfung ∨
$p \wedge q \Leftrightarrow q \wedge p$	Kommutativgesetz	$p \lor q \Leftrightarrow q \lor p$
$(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$	Assoziativgesetz	$(p \lor q) \lor r \Leftrightarrow p \lor (q \lor r)$
$p \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	Distributivgesetz	$p \lor (q \land r) \Leftrightarrow (p \lor q) \land (p \lor r)$
$p \wedge p \Leftrightarrow p$	Idempotenzgesetz	$p \lor p \Leftrightarrow p$
$p \land (p \lor q) \Leftrightarrow p$	Absorptionsgesetz	$p \lor (p \land q) \Leftrightarrow p$
$p \wedge (w) \Leftrightarrow p$	Neutrales Element	$p \lor (f) \Leftrightarrow p$
$p \wedge (f) \Leftrightarrow (f); p \wedge \neg p \Leftrightarrow (f)$	Kontradiktion	
	Trautologie	$p \lor (w) \Leftrightarrow (w); p \lor \neg p \Leftrightarrow (w)$
$\neg(p \land q) \Leftrightarrow \neg p \lor \neg q$	Regeln von de Morgen	

### 6.3 Normalformen

#### 6.3.1 Minterme

Minterme sind genau diejenigen Konjunktionsterme, die den Wert 'w' nur einmal annehmen und mit dem Junktor ∧ verknüpft sind.

#### 6.3.2 Maxterme

Maxterme sind genau diejenigen Disjunktionsterme, die den Wert 'f' nur einmal annehmen und mit dem Junktor  $\vee$  verknüpft sind.

#### 6.3.3 Kanonische disjunktive Normalform

Ein Disjungat (Junktor  $\vee$ ) paarweise verschiedener Minterme heißt Kanonische disjunktive Normalform

A	В	С	X	
w	W	W	f	
W	W	f	W	ergibt den Minter m $A \wedge B \wedge \neg C$
•••	•••	•••	•••	

#### 6.3.4 Kanonische konjunktive Normalform

Ein Konjungat (Junktor  $\wedge$ ) paarweiter verschiedener Maxterme heißt Kanonische konjunktive Normalform

# 7 Schaltalgebra

#### 7.1 Gesetze

Verknüpfung +	Gesetze	Verknüpfung *
a+b=b+a	Kommutativgesetz	a * b = b * a
a + (b * c) = (a+b)(a+c)	Distributivgesetz	a * (b + c) = (a * b) + (a * c)
a+0=0+a=a	Neutrales Element	a * 1 = 1 * a = a
$a + \overline{a} = 1$	Inverses Element	$a*\overline{a}=0$
(a+b)+c=a+(b+c)	Assoziativgesetz	(a*b)*c = a*(b*c)
a + (a * b) = a	Absorptionsgesetz	a * (a + b) = a
a + 1 = 1	Trautologie	
	Kontradiktion	a * 0 = 0
a + a = a	Idempotenzgesetz	a * a = a
$\overline{a+b} = \overline{a} * \overline{b}$	Regeln von de Morgen	$\overline{a*b} = \overline{a} + \overline{b}$

#### 7.2 Normalformen

#### 7.2.1 Minterme

Minterme sind genau diejenigen vollständigen Produkte, die den Leitwert 1 genau dann annehmen, wenn jeder Faktor den Leitwert 1 annimmt.

#### 7.2.2 Maxterme

Maxterme sind genau diejenigen vollständigen Summen, die den Leitwert 0 genau dann annehmen, wenn jeder Summand den Leitwert 0 annimmt.

#### 7.2.3 Kanonische disjunktive Normalform

Die Summe der Minterme ergibt die Schaltfunktion in kanonischer disjunktiver Normalform

$\mathbf{a}$	b	$\mathbf{c}$	f	
1	1	1	0	
1	1	0	1	ergibt den Minterm $a*b*\overline{c}$

# 7.2.4 Kanonische konjunktive Normalform

Das Produkt der Maxterme ergibt die Schaltfunktion in kanonischer konjunktiver Normalform

A	В	С	X	
1	1	1	0	ergibt den Maxterm $\overline{a} + \overline{b} + \overline{c}$
1	1	0	1	

# 7.3 Logikgatter

#### 7.3.1 UND

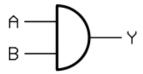


Abbildung 2: Wikipedia http://de.wikipedia.org/wiki/Logikgatter

#### 7.3.2 ODER

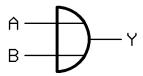
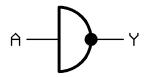


Abbildung 3: Wikipedia http://de.wikipedia.org/wiki/Logikgatter

#### 7.3.3 NICHT



 $Abbildung \ 4: Wikipedia \ \mathtt{http://de.wikipedia.org/wiki/Logikgatter}$