# Algebra Zusammenfassung

Jan Arends

## 1 Die Menge der ganzen Zahlen

## 1.1 Die Rechenstruktur $\mathbb{Z}$

#### 1.2 Teilbarkeit

#### 1.2.1 Division mit Rest

Seien  $a \in \mathbb{Z} \wedge b \in \mathbb{N}$ :

$$\exists q \in \mathbb{Z} \land \exists r \in \mathbb{N}_0 : a = b \cdot q + r$$

 $\min \, 0 \leq r < b$ 

Modulo Alternative Schreibweisen:

$$a = r(m) \Leftrightarrow a = m \cdot q + r \Leftrightarrow m|a - r|$$

#### 1.2.2 Division ohne Rest

Ess gilt für  $b \neq 0$ 

$$b|a \Leftrightarrow \exists q \in \mathbb{Z} : a = b \cdot q$$

$$a|b(m) \Leftrightarrow a = m \cdot q + b$$

**Korollar 1.2** Seiten  $a, b, c, d, x, y \in \mathbb{Z}$ :

	Aussage	Bemerkung
a)	0 a nur dann, wenn $a=0$	
b)	a 0	Für $a \in \mathbb{Z}$ : $\frac{0}{a} = 0$
c)	1 a  und  a a	triviale Teiler, $\frac{a}{1} = a, \frac{a}{a} = 1$
d)	$a b \wedge b c \Rightarrow a c$	Transitivität
e)	$a b \wedge c d \Rightarrow ac bd$	
f)	$ca cb \Rightarrow a b$	Kürzungsregel (Für $c \neq 0$ )
g)	$a b \wedge a c \Rightarrow a xb + yc$	Linearkombinationsregel
h)	$a b \wedge a b + c \Rightarrow a c$	
i)	$a = bc + d \wedge b a \implies b d$	
j)	$a b,b a \implies a=b \lor a=-b$	
k)	$bc a \implies b a \wedge c a$	

#### 1.2.3 Restklassen

#### Äquivalenzrelation

## 1.3 Größter gemeinsamer Teiler

#### 1.3.1 Das Lemma von Bézout - Linearkombination

Seien  $a, c \in \mathbb{Z}$ . Dann gilt

- $\exists x, y \in \mathbb{Z} : ax + by = (a, b)$
- $(a,b) = 1 \Rightarrow \exists x, y \in \mathbb{Z} : ax + by = 1$

Die Koeffizienten  $x,y\in\mathbb{Z}$  erhält man mit dem erweiterten euklidischen Algorithmus.

#### 1.3.2 Berechnung des GGTs

- Euklidischer Algorithmus
- Anhand von Primfaktorzerlegung

Erweiteter euklidischer Algorithmus Zum Berechnen von:

- Linearkombination (s.o.)
- Modularen Inversen

## 2 Gruppen

**Definition 2.2 - Gruppenaxiome** Sei A(M,\*). Falls G:

$$abgeschlossen \implies algebraischeStruktur \\ assoziativ \implies Halbgruppe \\ Einselement \implies Monoid \\ Inverse \implies Gruppe \\ Kommutativ \implies zusatzabelsch \\ \forall a, b, c \in M : (a*b)*c = a*(b*c) \\ \forall a \in M : a*e = e*a = a \\ \forall a \in M \exists a^{-1} \in M : a*a^{-1} = a^{-1}*a = e \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b \in M \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b \in M \\ \forall a, b \in M : a*b \in M \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b \in M : a*b \in M \\ \forall a, b \in M : a*b \in M \\ \forall a, b \in M : a*b = b*a \\ \forall a, b$$

 $\mathcal{G}$  endlich  $\Longrightarrow ord_{\mathcal{G}} = |\mathcal{G}|$  die Ordnung von  $\mathcal{G}$  (Gruppenordnung). Sei  $a \in \mathcal{G}$  und e das Einselement von  $\mathcal{G}$ . Dann heißt

$$ord_{\mathcal{G}}(a) = min\{k \in \mathbb{N} | a^k = e\}$$

die Ordnung von a in  $\mathcal{G}$ .

#### 2.1 Untergruppen

$$\langle a \rangle = \left\{ a^1, a^2, \dots, a^n \right\}$$

wobei  $a^{n+1} = a(m)$ . Der einfachhalthalber: Jeweils Vorgänger mit a multiplizieren.

Untergruppenkriterium Sei  $\mathcal{G} = (M, *)$  und  $U \subseteq M$ . Dann ist  $\mathcal{G}_U$  eine Untergruppe von  $\mathcal{G}$  genau dann. wenn gilt:  $a, b, \in \mathcal{G}_U$ , dann ist auch

$$a^{-1} * b \in \mathcal{G}_U$$

bzw.

$$a * b^{-1} \in \mathcal{G}_U$$

**Zyklische Gruppen** Gdw.  $\exists a : \langle a \rangle = \mathcal{G}.a$  heißt Generator. Zyklische Gruppen sind abelsch.

## 2.2 Faktorisierung von Gruppen

**Nebenklassen** Sei G = (M, \*) Gruppe,  $U \subseteq M$  und  $\mathcal{G}_U$  Untergruppe von G sowieso  $a \in G$  Linksnebenklasse:

$$a*G_U$$

Rechtsnebenklasse:

$$G_U * a$$

a heißt Repräsentant der Nebenklasse.

Gilt  $\forall a \in \mathcal{G} : a * \mathcal{G}_U = \mathcal{G}_U * a$ , dann heißt  $G_U$  Normalteiler von  $\mathcal{G}$  (automatisch, wenn Operator kommutativ). Außerdem: Nebenklassen sind unabhängig vom Repräsentaten.

**Faktorgruppen** Sei  $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}$  Normalteiler von  $\mathcal{G}$ . Dann bildet  $\mathcal{G}/\mathcal{G}_U$ bzw.  $\mathcal{G}/< a > \text{mit}$ :

$$(a * \mathcal{G}_U) *_U (b * \mathcal{G}_U) = (a * b) * \mathcal{G}_U$$

die sog. Faktorgruppe.

Am einfachsten dann Verknüpfungstafel aufstellen.

#### Satz von Lagrange (Ausschnitt)

- Nebenklassen sind entweder identisch oder disjunkt.
- $\bullet$  Die Nebenklassen legen eine Äquivalenzrelation und damit eine Partition auf  $\mathcal G$  fest.
- Alle Links- und alle Rechtsnebenklassen haben dieselbe Anzahl an Elementen, nämlich die der Untergruppe.
- Die Ordnungen von Untergruppen sind also immer Teiler der Gruppenordnung.

Funktionen/Abbildungen Total:  $\forall_{x \in A} \exists_{y \in B}$ 

Injektivität: Jedes Element der Zielmenge hat höchstens ein Urbild. Surjektivität: Jedes Element der Zielmenge hat mindestens ein Urbild.

Bijektivität: Abbildung ist total, injektiv und surjektiv

**Gruppenhomomorphismus** Seien  $\mathcal{G}_1 = (M_1, *_1)$  und  $\mathcal{G}_2 = (M_2, *_2)$  zwei Gruppen sowie  $\varphi : \mathcal{G}_1 \to \mathcal{G}_2$  eine Abbildung.  $\varphi$  heißt (Gruppen-)Homomorphismus von  $\mathcal{G}_1$  nach  $\mathcal{G}_2$ , falls

- $\varphi$  total ist
- $\forall_{a,b \in \mathcal{G}_1}$  die Strukturgleichung  $\varphi(a *_1 b) = \varphi(a) *_2 \varphi(b)$  erfüllt ist.

**Isomorphismus** falls  $\varphi$  bijektiv, d.h.:

- injektiv
- surjektiv

Schreibweise:  $\mathcal{G}_1 \cong \mathcal{G}_2$ 

**Automorphismus** Isomorphismus auf sich selbst:  $\mathcal{G} \cong \mathcal{G}$ 

Kerne von Homomorphismen Sei  $\varphi : \mathcal{G}_1 \to \mathcal{G}_2$  Homomorphismus. Der Kern von  $\varphi$  enthält alle Elemente von  $\mathcal{G}_1$ , die auf das Einselement von  $\mathcal{G}_2$  abgebildet werden:

$$Kern(\varphi) = \{x \in \mathcal{G}_1 | \varphi(x) = e_2\}$$

 $|Kern(\varphi)| = 1 \Rightarrow \varphi$  ist injektiv.

## 3 Ringe, Integritätsbereiche und Körper

## 3.1 Ringe

Die alg. Struktur  $R = (M, *_1, *_2)$  heißt Ringe, falls

- $(M, *_1)$  abelsche Gruppe
- $(M, *_2)$  Halbgruppe
- Distributivgesetze erfüllt sind:  $\forall_{a,b,c \in M}$ :

$$a *_{2} (b *_{1} c) = (a *_{2} b) *_{1} (a *_{2} c)$$

$$(b *_1 c) *_2 a = (b *_2 a) *_1 (c *_2 a)$$

Sonstige Eigenschaften

- $*_2$  kommutative  $\implies$  kommutative Ring
- $(M, *_2)$  Monoid  $\implies$  Ring mit Einselement

Bsp:  $(\mathbb{Z}_m, +, \cdot)$  der ganzen Addition und Multiplikation bildet kommutativen Ring mit Einselement.

 $(M, *_1)$  ein abelsches Monoid und  $(M, *_2)$  ein Monoid  $\implies$  Semiring

#### Einheiten

- $\mathcal{R}$  Ring,  $a \in \mathcal{R}$  (multiplikativ) invertierbar  $\implies$  Einheit.
- $\mathcal{R}^*$  ist die Menge aller Einheiten von  $\mathcal{R}$ .
- $\mathcal{R}$  Ring mit Einselement  $\implies \mathcal{R}^*$  bildet (multiplikative) Gruppe, die sog. Einheitsgruppe.

**Nullteiler** Sei  $\mathcal{R}$  ein Ring,  $a \in \mathcal{R}$  mit  $a \neq 0$ .

 $\exists_{b \in \mathcal{R}} a \cdot b = 0 \implies \text{Nullteiler in R.}$ 

Enthält  $\mathcal{R}$  keine Nullteiler  $\implies \mathcal{R}$  nullteilerfrei.

Bsp: Besitzen Nullteiler:  $\mathbb{Z}_4, \mathbb{Z}_6, \mathbb{Z}_8, \mathbb{Z}_{14}$ 

#### 3.2 Integritätbereich

Ring mit folgenden Eingeschaften:

- kommutativ
- nullteilerfrei

Bsp:  $\mathbb{Z}_2, \mathbb{Z}_3, \mathbb{Z}_5, \mathbb{Z}_7$ 

## 3.3 Körper

 $\mathcal{A} = (\mathcal{M}, *_1, *_2)$  ist ein Körper, falls:

- $(\mathcal{M}, *_1)$  abelsche Gruppe mit Einselement  $e_1$ ,
- $(\mathcal{M} \{e_1\}, *_2)$  abelsche Gruppe mit Einselement  $e_2$ ,
- Distributivgesetz gilt:  $\forall_{a,b,c\in\mathcal{M}}$ :

$$a *_{2} (b *_{1} c) = a *_{2} b *_{1} a *_{2} c$$

Alternativ:

**Körper** Sei  $\mathcal{A} = (\mathcal{M}, *_1, *_2)$  ein Ring. Falls

•  $(\mathcal{M} - \{e_1\}, *_2)$  abelsche Gruppe

dann ist  $\mathcal R$ ein Körper. Beispiele:  $(\mathbb Q,+,\cdot),(\mathbb R,+,\cdot)$ 

Korollar:

Sei K Körper, dann ist  $K^* = K - 0$ 

Jeder Körper ist ein Integritätsbereich  $\rightarrow$  nullteilerfrei

#### 3.4 Sätze von Euler und Fermat

#### Eulersche $\varphi$ -Funktion

$$\varphi: \mathbb{N} \to \mathbb{N}: \varphi(m) = ord_{\mathbb{Z}_{m}^{*}} = |\mathbb{Z}_{m}^{*}|$$

Korollar 3.7:

- a) Es ist  $\varphi(m) = \{a \in \mathbb{Z}_m | (a, m) = 1\}$
- b) Für  $p \in \mathbb{P} : \varphi(p) = p 1$

Korollar 3.8: Sei  $p \in \mathbb{P}, \alpha \in \mathbb{N}, \alpha \geq 2$ , dann gilt  $\varphi(p^{\alpha}) = p^{\alpha-1}(p-1)$ 

Sei  $a=c\cdot b$  und c und b teilerfremd, dann gilt:  $\varphi(a)=\varphi(b\cdot c)=\varphi(b)\cdot \varphi(c)$  Weitere Beobachtung: Ergebnis von  $\varphi$  ist immer eine gerade Zahl.

Satz von Euler

$$\forall_{a \in \mathbb{Z}_m^*} : a^{\varphi(m)} = 1(m)$$

## Kleiner Satz von Fermat Sei $p \in \mathbb{P}$

$$\forall_{a \in \mathbb{F}_p^*} : a^{p-1} = 1(p)$$

Äquivalent dazu:  $a^m = a(m)$ Korollar:

- a) Sei  $p \in \mathbb{P}$  und  $a \in \mathbb{N} = 1$ , dann ist  $a^{p-1} = 1(p)$
- b) Sei  $n \in \mathbb{N}$  und  $a \in \mathbb{N}$  mit (a,b) = 1 und  $a^{n-1} \neq 1(n)$ , dann ist  $n \notin \mathbb{P}$

## 3.5 Polynome

## 4 Erweiterung endlicher Körper

. . .

## 5 Modulare Arithmetik

#### 5.1 Algorithmus, der aus dem Chinesischen Restsatz resultiert

Bedingung: gewählte Module müssen paarweile teilerfremd sein, also  $(m_i, m_j) = 1$ .

1. Lineares Kongruenzgleichungssystem aufstellen

$$x = a_1(m_1)$$

$$x = a_2(m_2)$$

$$\dots$$

$$x = a_n(m_n)$$

- 2. Produkt  $M=m_1\cdot m_2\cdot\ldots\cdot m_n$  der Moduln und  $M_i=\frac{M}{m_i}$  berechnen
- 3. Inversen  $b_i$  der  $M_i$  modulo  $m_i$  bestimmen

$$b_1 \cdot M_1 = 1(m_1)$$

$$b_2 \cdot M_1 = 1(m_2)$$

$$\cdots$$

$$b_n \cdot M_n = 1(m_n)$$

4. Gleichung lösen

$$x = a_1 \cdot b_1 \cdot M_1 + a_2 \cdot b_2 \cdot M_2 + \ldots + a_n \cdot b_n \cdot M_n$$

#### 5.2 Modulare Addition und Multiplikation

#### 5.3 Effizientes Protenzieren

 $b^e(m)$ 

- 1. Exponenten in Binärdarstellung umwandeln. Länge n feststellen
- 2. Faktoren  $a_i, 0 \le i < n$  mitels wiederholten Quadrieren berechnen. Alles modulo m

$$a_{0} = b^{2^{0}} = b^{1} = b$$

$$a_{1} = b^{2^{1}} = b^{2} = b \cdot b$$

$$a_{2} = b^{2^{2}} = b^{4} = b^{2} \cdot b^{2}$$

$$a_{3} = b^{2^{3}} = b^{8} = b^{4} \cdot b^{4}$$

$$\vdots$$

$$a_{n} = b^{2^{n}} = b^{\dots} = b^{2^{k-1}} \cdot b^{2^{k-1}}$$

3. Produkt der  $a_i$  berechnen, bei denen das i in der Binärdarstellung des Exponenten auf 1 gesetzt sind. Am einfachsten: Schrittweise bei gleichzeitiger Reduktion.

## 6 Primzahlen und Primzahltests

**Pseudoprimzahl** Ist  $m \in \mathbb{N} - \mathbb{P}$  mit (2, m) = 1 und  $2^m = 2(m) \Rightarrow$  Pseudoprimzahl. Anders ausgedrückt also Zahlen, bei denen der Fermat-Test prim? ausgeben würde, es aber keine Primzahlen sind.

Andere Basen auch möglich: Dann pseudoprim zur Basis a.

**Carmichael-Zahlen** Eine zusammengesetze Zahl  $m \in \mathbb{N}$ ,  $m \geq 3$  heißt Carmichel-Zahl  $\Leftrightarrow$  für alle Basen a mit (m, a) = 1 der Fermat-Test prim? ausgibt.

**Fermat-Test** m soll untersucht werden: Wähle (zufällig)  $a \in \mathbb{Z}$  mit (a, m) = 1. Gilt:

- $a^{m-1} = 1(m)$  bzw.  $a^m = a(m) \Rightarrow Ja \rightarrow prim?$
- ansonsten Nein  $\rightarrow$  nicht prim!!

**Miller-Rabin** Seien  $m \in \mathbb{N}$  (die zu untersuchende Zahl).

- Bestimme s und d anhand Zerlegung, sodass gilt  $m-1=2^s\cdot d$  gilt mit s als größt möglichen Wert.
- $b \in \mathbb{Z}_m^*$  ist die vorgegebene Basis.
- Ermittel Anzahl Elemente in b-Sequenz und stell ggf. Exponenten auf
- ullet Bilde die b-Sequenzen. Angefangen bei  $b^d$  kann man daraufhin immer das Ergebnis quadrieren.
- Letzes Element der b-Sequenzen ist  $b^{2^s \cdot d}$

## 7 Kryptographie

. . .

## 8 Vektorräume

Anzahl Elemte im Vektorraum über K mit |K| = k und dim(V) = n ist:

$$|\mathcal{V}| = k^n$$

Lin. Unabhängigkeit Verschiedene Möglichkeiten zur Prüfung:

1. Schnellste Lösung:

Man sieht, dass sich ein Vektor aus den anderen erzeugen lässt. Dann lin. unab.

- 2. Falls eine quadratische Matrix erzeugt werden kann und Determinate  $\neq 0$ , dann lin. unab.
- 3. Prüfe, ob für jede Linearkombination der Vektoren gilt:

$$\lambda_1 v_1 + \lambda_2 v_2 + \dots + \lambda_n v_n = \vec{0}$$
  
$$\Leftrightarrow \lambda_1, \lambda_2, \dots + \lambda_n = 0$$

D.h. LGS aufstellen und auflösen.

**Erzeugendensystem** Menge an Vektoren  $\mathcal{U} \subseteq \mathcal{V}$  durch welche jeder Vektor im Raum dargestellt werden kann:

$$Span_{\mathcal{U}} = \mathcal{V}$$

Basis

- Erzeugendensystem mit linear unabhängigen Vektoren
- Lösung für einen Ergebnisvektor ist eindeutig

Standardbasen: Z.b. für  $\mathbb{R}^2: \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ 

**Dimension** Die Anzahl Basisvektoren ist die Dimension des Vektorraums:  $dim(\mathcal{V})$ 

**Unterraum**  $\mathcal{U} \subseteq \mathcal{V}$  Bedingungen:

- $\mathcal{U} \neq 0$
- $\forall a, b \in \mathcal{U} : a + b \in \mathcal{U}$  Abgeschlossen
- $\forall \lambda \in \mathcal{K}, \forall a \in \mathcal{U} : \lambda a \in \mathcal{U}$  Linearkombination wieder im Unterraum

#### 8.1 Lineare Gleichungssysteme und Matrizen

Matrixmultiplikation Die Anzahl an Spalten von A muß mit der Anzahl an Zeilen von B übereinstimmen. Die Matrixmultiplikation ist assoziativ, aber im allgemeinen nicht kommutativ.

Lineare Abbildung falls

#### Zeilenreduktion Elementaroperationen:

- $\bullet \ C(i,j)$ : Vertauschen der Zeilen i und j
- $M(i,\alpha)$  Multiplikation aller Elemente von Zeile i mit dem  $\alpha$ -fachen
- $S(i,j,\alpha)$  Addition aller Elemente von Zeile i mit den  $\alpha$ -fachen der Elemente der j-ten Zeile

Für eine Matrix in Zeilenstufenform gelten folgende drei Eigenschaften:

- 1. Das erste von Null verschiedene Element einer Zeile ist 1. Dieses Element heißt *Pivot* oder Pivotelement
- 2. Das Pivotelement in Zeile i+1 steht rechts von dem in Zeile i.
- 3. Alle Spaltenelemente oberhalb eines Pivots sind Null.

Rang einer Matrix Die maximale Anzahl linear unabhängiger Zeilen- bzw. Spaltenvektoren einer Matrix.

Invertierbarkein von Matrixen Gdw die Determinate ungleich Null ist.

Gaußsches Eliminationsverfahren Zum Lösem von LGS in Matrixform.

- 1. Erweiterte Koeffizientenmatrix (A|b) aufstellen.
- 2. Zeilenreduktionen anwenden bis Einheitsmatrix eingebaut ist
- 3. Rang bestimmen
- 4. Anhand dessen kann man feststellen, ob LGS
  - keine: rang(A|b) > rang(A) (bedeutet, dass in der b-Spalte steht ein Pivot)
  - eine eindeutige: rang(A|b) = rang(A) = n
  - oder mehrdeutige Lösungen: rang(A|b) = rang(A) < n

hat.

- 5. Dimension feststellen: dim() = n rang(A). Nun weiß man die Anzahl Basisvektoren.
- 6. Wähle allgemeine  $\lambda$  Lösung (?!)