

## LINEARE ALGEBRA

2.1 - **Notwendige Eigenschaften eines Vektorraums** sind Gruppenstruktur der Addition,  $(k_1 + k_2) \cdot v = k_1 \cdot v + k_2 \cdot v$ ,  $k \cdot (v_1 + v_2) = k \cdot v_1 + k \cdot v_2$  (Distributivität),  $(k_1 \cdot k_2) \cdot v = k_1 \cdot (k_2 \cdot v)$  (Assoziativität),  $1 \cdot v = v$  (Neutrales Element)

2.7 - Der **Schnitt von beliebig vielen K-Untervektorräumen** von  $V$  ist wieder ein  $K$ -Untervektorraum von  $V$

2.? - Ein **Homomorphismus** erfüllt im Allgemeinen  $\phi(v_1 + v_2) = \phi(v_1) + \phi(v_2)$ . Ein **Vektorraumhomomorphismus** erfüllt auch  $\phi(k \cdot v) = k \cdot \phi(v)$

2.52 - Seien  $U, V, W$  Vektorräume mit Basen  $B_U, B_V, B_W$ . Sei  $\phi : U \rightarrow V$  und  $\psi : V \rightarrow W$ . Dann gilt  ${}_{B_W}(\psi \circ \phi)_{B_U} = ({}_{B_W}\psi_{B_V}) \cdot ({}_{B_V}\phi_{B_U})$ , wobei  $({}_{B_V}\phi_{B_U})$  nur genauere Notation für  $\phi$  ist.

2.63, 2.65 -  $\phi : V \rightarrow W$ .  $\dim(\text{Kern}(\phi)) + \dim(\text{Bild}(\phi)) = \dim(V)$ .  $\phi$  ist **injektiv** gdw.  $\dim(\text{Kern}(\phi)) = 0$ . Sie ist **surjektiv** gdw.  $\dim(\text{Bild}(\phi)) = \dim(W)$ . Es folgt, dass Funktionen  $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ , also  $n \times m$ -Matrizen, nicht invertierbar sind.

2.73 Spalten von  $\phi$ , die nach Umformung zu **Pivots** werden, bilden eine Basis des Bildes.

2.78 - 2.81  $(A^T)^{-1} = (A^{-1})^T$ .  $(A \cdot B)^T = B^T \cdot A^T$ .  $\text{rg}(A) = \text{rg}(A^T)$ .  $\text{rg}(A^T \cdot A) = \text{rg}(A)$ .

2.82 **Normen:**  $\|v\| = 0 \Leftrightarrow v = 0$  ;  $\|kv\| = |k| \cdot \|v\|$  ;  $\|v + w\| \leq \|v\| + \|w\|$   
**Metriken:**  $d(u, v) = 0 \Leftrightarrow u = v$  ;  $d(u, v) = d(v, u)$  ;  $d(u, w) \leq d(u, v) + d(v, w)$

2.83 **Jede Norm erzeugt eine Metrik** durch  $d(u, v) = \|u - v\|$

2.88  $\langle v, w \rangle = \|v\| \cdot \|w\| \cdot \cos(\alpha)$

2.89 **Orthogonale Projektion**  $w_v = \frac{\langle w, v \rangle}{\langle v, v \rangle} = \frac{\langle w, v \rangle}{\|v\|^2} \cdot v$

2.91 Ist  $v_1, \dots, v_n$  eine Orthogonalbasis gilt  $w = \sum_{i=1}^n \langle w, v_i \rangle \cdot v_i \quad \forall w$

2.92 **Graham Schmidt** Induktiv mit einem Vektor  $v$  starten und dann von den anderen Vektoren die Orthogonalprojektion auf die bisherigen Vektoren abziehen. Danach alle Vektoren normalisieren.

2.93 Ist  $U$  ein Untervektorraum von  $V$ , so ist  $U^\perp$  die Menge der Vektoren aus  $V$  welche zu allen Vektoren aus  $U$  orthogonal sind (**Orthogonales Komplement von  $U$  in  $V$** )

2.96  $\langle A \cdot v, w \rangle = \langle v, A^T \cdot w \rangle$

2.99 **Determinanten sind multilinear**  $\left( \det \begin{pmatrix} \dots \\ ka + b \\ \dots \end{pmatrix} = k \det \begin{pmatrix} \dots \\ a \\ \dots \end{pmatrix} + \det \begin{pmatrix} \dots \\ b \\ \dots \end{pmatrix} \right)$

**Determinanten sind alternierend** (sind zwei Zeilen identisch ist  $\det 0$ )

**Kofaktoren:**  $A_{ij} = -1^{i+j} \det(< \text{Matrix } A \text{ ohne Zeile } i \text{ und Spalte } j >)$

2.102  $A^{-1} = \frac{1}{\det A} \begin{pmatrix} A_{11} & \dots & A_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ A_{n1} & \dots & A_{nn} \end{pmatrix}^T$

2.105 **Charakteristisches Polynom** -  $\det(A - \lambda I_n) = 0$

2.107, 2.111 Eine Matrix ist **Diagonalisierbar**, wenn eine Basis aus Eigenvektoren existiert. Dies ist gegeben wenn  $n$  Eigenwerte existieren, da Eigenvektoren mit verschiedenen Eigenwerten orthogonal zueinander sind.

2.108  $A$  und  $B$  sind **ähnlich**, wenn sie als  $B = C^{-1} \cdot A \cdot C$  geschrieben werden können.

2.114  $U \leq V$  ist  $\phi$  - **invariant**, wenn  $\phi(u) \in U \quad \forall u \in U$

2.116 **Spektralsatz** - ist  $A$  symmetrisch so hat sie Eigenvektoren  $v_1, \dots, v_n$  und es ist

$$(v_1 | \dots | v_n) \cdot A \cdot (v_1 | \dots | v_n)^T = \begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \ddots & \\ & & \lambda_n \end{pmatrix}$$

2.118 **Singulärwertzerlegung**

- $B := A^T \cdot A$ ,  $B$  hat  $n$  Eigenvektoren  $v_i$  geordnet nach Größe der Eigenwerte
- $u_i := \frac{1}{\sqrt{\lambda_i}} \cdot A \cdot v_i$ . Wenn nötig durch weitere Orthogonale Vektoren ergänzen (Orthonormalbasis von  $U^\perp$ )
- $U := (u_1 | \dots | u_m)$ ;  $V := (v_1 | \dots | v_n)$ ;  $\Sigma_{ij} := \sqrt{\lambda_i}$  falls  $i = j \leq \text{rg}(A)$
- Dann ist  $A = U \cdot \Sigma \cdot V^T$

2.122 **Prüfziffern** - Ergänzung der Nachricht  $A$  um ein Zeichen s.d.  $\Pi a_i = c$  für ein konstantes  $c$

2.124 Prüfziffern erkennen Vertauschungen falls  $x \cdot \pi_{i+1}(\pi_1^{-1}(y)) \neq y \cdot \pi_{i+1}(\pi_1^{-1}(x))$

2.128 Ein **q-ärer Code C der Länge n über A / einem Alphabet mit q Wörtern** ist eine nichtleere Teilmenge von  $H(n, A)$  bzw.  $H(n, q)$ . Ein linearer q-ärer  $[n, k, d]$ -Code ist ein Untervektorraum von  $\mathbb{F}_q^n$  mit Dimension  $k$  und Minimalabstand  $d$ . Das Minimalgewicht ist dann  $\min(d(c, 0) | c \neq 0)$ .

2.131 Ein Code mit Minimalabstand  $d$  erkennt Fehler bis  $d - 1$  und korrigiert bis  $\lfloor \frac{d-1}{2} \rfloor$

2.133 Ein **Ball mit Radius e** enthält  $\sum_{i=0}^e \binom{n}{i} \cdot (q-1)^i$  Wörter

- 2.136 Ein **perfekter Code** enthält  $\frac{q^n}{\sum_{i=0}^{\lfloor \frac{d-1}{2} \rfloor} \binom{n}{i} \cdot (q-1)^i}$  Wörter
- 2.140 Eine **Erzeugermatrix**  $\mathbf{G}$  für einen linearen  $[n, k]$  Code ist eine  $(k \times n)$ -Matrix, deren Zeilen eine Basis von  $C$  bilden. Es existiert immer eine Erzeugermatrix der Form  $(I_k | A)$ .
- 2.142,5 **Codierung** eines Vektors erfolgt durch  $v \cdot G$
- 2.145 Eine **Prüfmatrix**  $\mathbf{H}$  für einen linearen  $[n, k]$  Code ist eine  $((n - k) \times n)$ -Matrix, welche  $C = \text{Kern}(H)$  erfüllt.
- 2.146  $H$  ist eine Prüfmatrix von  $C \Leftrightarrow H \cdot c^T = 0 \ \forall c \in C$  und Zeilen von  $H$  sind linear unabhängig  $\Leftrightarrow G \cdot H^T = 0$  und Zeilen von  $H$  sind linear unabhängig
- 2.148 Hat  $G$  die Form  $(I_n | A)$ , so hat  $H$  die Form  $(-A^T | I_{n-k})$
- 2.150  $C$  hat ein **Minimalgewicht**  $\geq d$  gdw. je  $d - 1$  Spalten der Prüfmatrix linear unabhängig sind
- 2.152 Ein **Hamming-Code** ist ein Code mit Minimalgewicht 3 und der Maximalen Anzahl an Spalten
- 2.153 Bei gegebener Zeilenzahl  $m$  der Prüfmatrix existiert ein Hamming-Code mit Wortlänge  $n = \frac{q^m - 1}{q - 1}$  und Dimension  $k = n - m$

## ALGEBRA

- 3.7 Eine **Untergruppe** enthält das neutrale Element und ist bzgl. Gruppenoperation und Inversion abgeschlossen
- 3.10 Kerne und Bilder von Gruppenhomomorphismen sind Untergruppen
- 3.18 - 3.20 **Zyklische Gruppen** sind kommutativ, ebenso ihre Untergruppen und homomorphe Bilder. Zyklische Gruppen der Ordnung  $m$  sind isomorph zu  $\mathbb{Z}_m$ .
- 3.23 Die **Automorphismen einer zyklischen Gruppe**  $G = \langle g \rangle$  sind genau die Homomorphismen  $\phi : G \rightarrow G$ , für die  $\phi(g)$  ein Erzeuger von  $G$  ist. Bei  $\mathbb{Z}_m$  sind dies die zu  $m$  teilerfremden Zahlen.
- 3.27  $\mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$  ist zyklisch gdw.  $m$  und  $n$  Teilerfremd sind. Die Gruppe ist dann isomorph zu  $\mathbb{Z}_{mn}$ . Bei Produkten von Gruppen kann man dementsprechend Teilerfremde Gruppen zusammenfassen aber nicht Gruppen mit gemeinsamen Teilern.

- 3.29 - 3.31 Die **Linksnebenklassen von U in G** sind die Äquivalenzklassen der Relation  $g_1 U \sim g_2 \Leftrightarrow g_1^{-1} \circ g_2 \in U$ .  
 Die **Rechtsnebenklassen von U in G** sind die Äquivalenzklassen der Relation  $g_1 \sim_U g_2 \Leftrightarrow g_1 \circ g_2^{-1} \in U$ .  
 Man schreibt dann  $gU$  bzw.  $Ug$  für die Links- bzw. Rechtsnebenklasse welche  $g$  enthält.  
 Die **Menge der Linksnebenklassen** ist  $G/U$ , die Menge der Rechtsnebenklassen ist  $U \backslash G$
- 3.32 Alle Nebenklassen einer Untergruppe  $U$  von  $G$  haben gleich viele Elemente wie die Untergruppe. Die Anzahl an Nebenklassen pro Seite ist der **Index**  $[G:U]$ .
- 3.33 Für eine endliche Gruppe  $G$  gilt  $|G| = |U| \cdot [G : U]$
- 3.34 Eine Untergruppe heißt **normale Untergruppe** oder **Normalteiler**, falls ihre Links- und Rechtsnebenklassen identisch sind. Man schreibt  $U \trianglelefteq G$ .
- 3.35 Kerne von Gruppenhomomorphismen sind normale Untergruppen,  $e$  und  $G$  sind normale Untergruppen,
- 3.36 Eine Äquivalenzrelation auf einer Gruppe heißt **Kongruenzrelation**, falls  $g \rightarrow g/\sim$  ein Homomorphismus ist. Das gilt gdw.  $(g/\sim) \circ (h/\sim) := (g \circ h)/\sim$ , also wenn die Äquivalenzklasse von  $g \circ h$  nur von den Äquivalenzklassen von  $g$  und  $h$  abhängen (und nicht von  $g$  und  $h$  selbst)
- 3.37 Die **Kongruenzrelationen von Gruppen** sind die Nebenklassenrelationen normaler Untergruppen.
- 3.38 Ist  $N \leq G$ , so ist die Gruppenstruktur auf der Menge  $G/N$  der Nebenklassen von  $N$  in  $G$  die **Faktorgruppe von G nach N**
- 3.49 Ein **Ideal eines Rings R** ist eine additive Untergruppe  $I$  mit  $r \cdot i \in I$  und  $i \cdot r \in I$ . Man schreibt  $I \trianglelefteq R$ .
- 3.51 Kerne von Ringhomomorphismen sind Ideale und umgekehrt, genauer wird  $R/I$  durch  $(r_1 + I) \cdot (r_2 + I) = (r_1 \cdot r_2) + I$  zu einem Ringhomomorphismus mit Kern  $I$
- 3.55 Eine **Einheit** ist ein Ringelement mit multiplikativen Inversen. Dies sind genau die Teiler des Einselements. Einheiten teilen jedes andere Element. Die Menge der Einheiten von  $\mathbb{Z}$  ist  $\mathbb{Z}_m^*$
- 3.57 Jeder gemeinsame Teiler zweier Zahlen ist ein Teiler des ggT. (Es ist auch jedes gemeinsame Vielfache zweier Zahlen ein Vielfaches des kgV, dies wurde jedoch in der Vorlesung nicht bewiesen).
- 3.58 Für alle  $a, b$  gibt es  $k, l \in \mathbb{Z}$  sd.  $k \cdot a + l \cdot b = \text{ggT}(a, b)$
- 3.60 Sei  $a \neq 0 \in \mathbb{Z}_m$ . Dann:  $a$  ist eine Einheit  $\Leftrightarrow a$  ist kein Nullteiler  $\Leftrightarrow$  Multiplikation mit  $a$  ist ein Isomorphismus  $\Leftrightarrow a$  und  $m$  sind teilerfremd

3.61 Inverses per Euklid:  $1 = \text{ggT}(a, m) = k \cdot a + l \cdot m$ , dann ist  $k \bmod m$  das Inverse

3.64 **Kongruenzsysteme** haben immer eine Lösung wenn die  $m_i$  paarweise teilerfremd sind.

$$a = r_1 \bmod m_1$$

$$a = r_2 \bmod m_2$$

3.64.1 Erster Schritt bei Kongruenzsystemen: Finde  $a_1$  und  $a_2$  sd.  $a_1 m_1 + a_2 m_2 = 1$ . Dann ist  $a = r_2 a_1 m_1 + r_1 a_2 m_2$  eine Lösung.

3.64.2 Sei bereits  $b_{k-1} \equiv r_1 \bmod m_1 \equiv r_{k-1} \bmod m_{k-1}$ . Dann sucht man im nächsten Schritt ein  $b_k \equiv b_{k-1} \bmod m_1 \cdot \dots \cdot m_{k-1} \equiv r_k \bmod m_k$

3.67 Die **Eulersche  $\varphi$ -Funktion** zählt die Anzahl an Zahlen  $< m$  die teilerfremd mit  $m$  sind

3.71 + 3.72 Aus 3.33 folgt  $g^{|G|} = e$ . Daraus folgt: Für  $a$  welches  $m$  nicht teilt (also  $a \in \mathbb{Z}_m^*$ ) gilt  $a^{\varphi(m)} \equiv 1 \bmod m$ . Daraus folgt wiederum der **kleine Satz von Fermat**  $a^{p-1} \equiv 1 \bmod m$  für Primzahlen  $p$  die  $a$  nicht teilen.

3.? **Schnelle Exponentiation**  $a^b \bmod c$ :

1	1	0	1	$\leftarrow$ Binärdarstellung von $b$
$a_4 = a_3^2$	$a_3 = a_2^2$	$a_2 = a_1^2$	$a_1 = a^2$	$\leftarrow a_n = a_{n-1}^2 \bmod c$

Dann einfach alle  $a_n$  aus Spalten mit Eintrag 1 multiplizieren.

3.?? **RSA**

- Man finde zwei Primzahlen  $p$  und  $q$ .  $n = p \cdot q$ ,  $\varphi(n) = (p-1) \cdot (q-1)$ .
- Man wähle ein großes, zu  $\varphi(n)$  teilerfremdes  $e$  und finde das Inverse  $d$  in  $Z_{\varphi(n)}$
- Man veröffentlicht  $e$  und  $n$
- Verschlüsselung eines Zeichens  $a$  durch  $a_* = a^e \bmod n$
- Entschlüsselung durch  $a_*^d \bmod n = a$

## ANALYSIS

4.2 Die **offene Kugel**  $B_r(x)$  mit Radius  $r$  und Mittelpunkt  $x$  ist  $\{y \mid d(x, y) < r\}$ . Eine Umgebung um  $x$  enthält eine Kugel  $B_\varepsilon(x)$  mit  $\varepsilon > 0$

4.2 Alle Normen sind asymptotisch äquivalent

4.11, 4.12 Konvergenz und Stetigkeit sind äquivalent zum eindimensionalen Fall (also Stetigkeit durch Folgenstetigkeit)

4.13 Für  $f, g$  stetig und  $g(x) \neq 0$  ist  $\frac{f(x)}{g(x)}$  stetig

4.17, 4.18 Die **Matrixnorm** einer linearen Abbildung  $V \rightarrow W$  mit Matrix  $A$  ist die Norm  $\|A\| := \sup\{\|A \cdot v\|_W \mid v \in V, \|v\|_V = 1\}$ . Es gilt  $\max |a_{ij}| \leq \|A\| \leq \sqrt{mn} \max |a_{ij}|$

4.20 Die **Richtungsableitung**  $D_v f(x)$  in Richtung  $v$  ist der Grenzwert  $D_v f(x) = f'_v(x) = \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f(x+hv) - f(x)}{h}$

4.21 Die **partielle Ableitung**  $\frac{\partial f(x)}{\partial x_i}$  ist die Richtungsableitung in die Koordinatenrichtung  $x_i$ .  $f$  heißt partiell differenzierbar wenn partielle Ableitungen an jedem Punkt in jede Richtung existieren und stetig partiell differenzierbar ( $f \in C^n$ ) falls sie stetig sind.

4.24 **Gradient:**  $f : D \rightarrow \mathbb{R}$ , dann  $\text{grad} f(x) = \nabla f(x) = \left( \frac{\partial f(x)}{\partial x_1}, \dots, \frac{\partial f(x)}{\partial x_n} \right)$ . Auf Gradienten gelten die selben Rechenregeln wie für Ableitungen generell.

4.26 Die **Divergenz** einer Funktion  $g : D \rightarrow \mathbb{R}^n$  ist  $\text{div } g := \langle \nabla, g \rangle := \frac{\partial g_1}{\partial x_1} + \dots + \frac{\partial g_n}{\partial x_n}$

4.29  $D_j D_i f(x) = D_i D_j f(x)$

4.32  $\Delta f := \text{div grad } f = \frac{\partial^2 f}{\partial x_1^2} + \dots + \frac{\partial^2 f}{\partial x_n^2}$

4.34  $f : D \subseteq \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$  heißt **total differenzierbar** im Punkt  $x_0$ , falls eine  $(m \times n)$ -Matrix  $A$  existiert, sodass

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{\|f(x_0 + h) - f(x_0) - A \cdot h\|}{\|h\|} = 0$$

4.38 Sind alle partiellen Ableitungen von  $f$  in  $x$  stetig, so ist  $f$  in  $x$  total differenzierbar.

4.? Totale Differenzierbarkeit  $\Rightarrow$  Richtungs-differenzierbarkeit in alle Richtungen  $\Rightarrow$  partielle Differenzierbarkeit

4.45  $f$  ist **konkav** falls  $f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \geq \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y) \quad \forall x, y \in S, \lambda \in [0, 1]$ .

4.46 Sei  $A \in \text{Mat}_{(n \times n)}(\mathbb{R})$  und  $q(x) := \langle x, A \cdot x \rangle$ . Dann ist  $A$ :

- positiv semidefinit, falls  $q(x) \geq 0 \quad \forall x \neq 0$
- negativ semidefinit, falls  $q(x) \leq 0 \quad \forall x \neq 0$
- ansonsten indefinit

4.47 Ist  $A$  symmetrisch, so kann man in den Ungleichungen  $q(x)$  durch die Eigenwerte von  $A$  ersetzen

4.49 **Hurwitz-Kriterium:** Seien die Hauptminoren  $A_k$  die Matrizen mit den ersten  $k$  Zeilen und Spalten von  $A$ , dann ist  $A$  positiv definit, wenn  $\det A_k > 0 \quad \forall k$  und negativ definit, wenn  $(-1)^k \det A_k > 0$

4.51  $\text{Hess} f(x) := \left( \frac{\partial^2 f(x)}{\partial x_i \partial x_j} \right)$ . Nach Satz 4.29 ist Hess symmetrisch.

- 4.52  $f$  ist **konvex** gdw. **Hess**  $f(x)$  **positiv semidefinit** ist und konkav falls negativ.  
Ist sie nicht nur semidefinit sondern definit ist  $f$  strikt konvex bzw. konkav.
- 4.54  $f \in C^1(D)$  ist **konkav** gdw.  $f(x) - f(y) \leq \langle \nabla f(y), x - y \rangle \quad \forall x, y$
- 4.55  $x$  ist ein **stationärer Punkt** von  $f$  falls  $\nabla f(x) = 0$
- 4.57 Ist  $f$  konkav, so ist jeder stationäre Punkt ein Maximum. Ist  $f$  konvex, so ist jeder stationäre Punkt ein Minimum.
- 4.58 Ist **Hess**  $f(x^*)$  **positiv definit**, so ist  $x^*$  ein Minimum und umgekehrt. Ist Hess indefinit ist  $x^*$  ein Sattelpunkt.