

## Komplexe Zahlen:

Arithmetische Darstellung:  $z = a + bi$   $a = \text{Realteil}, b = \text{Imaginärteil}; a, b \in \mathbb{R}$

Gauß'sche Zahlenebene:  $\mathbf{j} = \arctan\left(\frac{b}{a}\right)$   $r = \sqrt{a^2 + b^2}$   $a = r \cdot \cos(\mathbf{j})$   $b = r \cdot \sin(\mathbf{j})$

Trigonometrische Darstellung:  $z = r(\cos \mathbf{j} + i \sin \mathbf{j})$

Exponentialform:  $z = r \cdot e^{i\mathbf{j}}$

daraus folgt:  $e^{i\mathbf{j}} = \cos \mathbf{j} + i \sin \mathbf{j}$

Beziehungen in  $\mathbb{C}$ :  $z_1 = z_2 \Leftrightarrow a_1 = a_2$  und  $b_1 = b_2$

Addition/Subtraktion:  $z_1 \pm z_2 = (a_1 \pm b_1 i) + (a_2 \pm b_2 i)$

Multiplikation:  $z_1 \cdot z_2 = (a_1 a_2 - b_1 b_2) + (a_1 b_2 + b_1 a_2) i = r_1 r_2 \cdot e^{i(\mathbf{j}_1 + \mathbf{j}_2)}$

Division:  $\frac{z_1}{z_2} = \frac{a_1 a_2 + b_1 b_2 + (b_1 a_2 - a_1 b_2) i}{a_2^2 - b_2^2} = \frac{r_1}{r_2} \cdot e^{i(\mathbf{j}_1 - \mathbf{j}_2)}$

Potenzieren:  $z^n = r^n (\cos(\mathbf{j} \cdot n) + i \sin(\mathbf{j} \cdot n)) = r^n \cdot e^{i\mathbf{j} \cdot n}$

Radizieren:  $\sqrt[n]{z} = \sqrt[n]{r} \left( \cos\left(\frac{\mathbf{j} + 2k\mathbf{p}}{n}\right) + i \sin\left(\frac{\mathbf{j} + 2k\mathbf{p}}{n}\right) \right) = \sqrt[n]{r} \cdot e^{i\frac{\mathbf{j}}{n}}$

## Quantoren:

Allquator:  $\forall x \in M : x \text{ hat } E$  Existenzquator:  $\exists x \in M : x \text{ hat } E$

## Mengen:

Vereinigungsmenge:  $M = M_1 \cup M_2 \Rightarrow M = \{m \mid m \in M_1 \vee m \in M_2\}$

Schnittmenge:  $M = M_1 \cap M_2 \Rightarrow M = \{m \mid m \in M_1 \wedge m \in M_2\}$

Differenzmenge:  $M = M_1 \setminus M_2 \Rightarrow M = \{m \mid m \in M_1 \wedge m \notin M_2\}$

disjunkte Menge:  $M_1 \cap M_2 = \emptyset$

kartesisches Produkt:  $M_1 \times \dots \times M_n = \{(m_1, \dots, m_n) \mid m_i \in A_i (1 \leq i \leq n)\}$

Potenzmenge:  $P(A) = \{B \mid B \subseteq A\}$ , d.h.  $P(A)$  ist die Menge aller Teilmengen von  $A$

## Mächtigkeit von Mengen:

gleichmächtig: es gibt eine bijektive Abbildung  $f : X \rightarrow Y$   $|X| = |Y|$

endlich: es gibt ein  $n$ , so daß  $|X| = |\{1, \dots, n\}| = n$

abzählbar:  $X$  ist endlich oder es gilt  $|X| = |\mathbb{N}| = \aleph_0$

## Eigenschaften von Relationen:

Relation:  $R \subseteq X \times X = \{(x, y) \mid x, y \in X\}$   $X \neq \emptyset$

linkstotal:  $\Leftrightarrow \forall a \exists b : aRb$

rechtstotal:  $\Leftrightarrow \forall b \exists a : aRb$

(surjektiv)

bitotal:  $\Leftrightarrow R$  ist links- und rechtstotal

linkseindeutig:  $\Leftrightarrow \forall a, b, c : aRb \wedge cRb \Rightarrow a = c$

(injektiv)

rechtseindeutig:  $\Leftrightarrow \forall a, b, c : aRb \wedge aRc \Rightarrow b = c$

Funktion:  $R \subseteq A \times B$  ist linkstotal und rechtseindeutig

partiell definierte Funktion:  $R \subseteq A \times B$  ist rechtseindeutig aber nicht linkstotal

eindeutig:  $\Leftrightarrow R$  ist Funktion, linkseindeutig und rechtstotal

(bijektiv)

**Bsp.** alle Eingaben  $a$  in ein System erzeugen eine Antwort  $b$

**Bsp.** für alle Datensätze  $b$  einer Datenbank gibt es einen Suchwert  $a$

**Bsp.** wenn  $a$  und  $c$  die gleiche Matrikelnummer  $b$  haben, muß  $a$  gleich  $c$  sein

**Bsp.** eine bestimmte Eingabe  $a$  erzeugt immer eine bestimmte Ausgabe  $b$

**Bsp.** jedem Element aus  $A$  wird ein Wert aus  $B$  eindeutig zugeordnet

**Bsp.**  $f(a)$  ist für ein Element  $a$  eindeutig bestimmt oder nicht definiert

$A$  und  $B$  müssen gleich groß sein!

## Klassifizierung von Relationen:

Äquivalenzrelation:	<i>reflexiv</i> $xRx \Leftrightarrow \forall x \in X$	<i>symmetrisch</i> für $\forall x, \forall y \in R$ aus $xRy \Rightarrow yRx$	<i>transitiv</i> aus $xRy$ und $yRz \Rightarrow xRz$
Halbordnung:	<i>reflexiv</i> $xRx \Leftrightarrow \forall x \in X$	<i>antisymmetrisch</i> aus $xRy$ und $yRx \Rightarrow x = y$	<i>transitiv</i> aus $xRy$ und $yRz \Rightarrow xRz$
Ordnung:	<i>irreflexiv</i> kein $x \in R$ für das $xRx$	<i>transitiv</i> aus $xRy$ und $yRz \Rightarrow xRz$	<i>connex</i> $xRy$ oder $yRx$ oder $x = y$
Äquivalenzklasse:	$[x]_R = \{y \in X \mid (x, y) \in R\}$	Quotientenmenge:	$X / R = \{[x]_R \mid x \in X\}$

## Bild und Urbild einer Abbildung:

Bild:	für die Teilmenge $A \subset X$ heißt $f(A) = \{f(x) : x \in A\}$ das Bild von $A$ unter $f$		
Urbild:	für die Teilmenge $B \subset Y$ heißt $f^{-1}(B) = \{x \in X : f(x) \in B\}$ das Urbild von $B$ unter $f$		
injektiv:	$f$ heißt injektiv, wenn gilt: $f(x) = f(x') \Rightarrow x = x'$ (Eindeutigkeit)		(auch linkseindeutig)
surjektiv:	$f$ heißt surjektiv, wenn gilt: $f(X) = Y$ , d.h. $\forall y \in Y$ gibt es ein $x \in X$		(auch rechtstotal)
bijektiv	$f$ heißt bijektiv, wenn $f$ sowohl <i>surjektiv</i> als auch <i>injektiv</i> ist		(Eineindeutigkeit)

## Algebraische Strukturen:

Halbgruppe:	- Abgeschlossenheit der Struktur $\forall x, y \in M : x * y \in M$ - assoziativ: $\forall x, y, z \in M : x * (y * z) = (x * y) * z$
Monoid:	- Abgeschlossenheit, assoziativ - es gibt ein Neutrales Element (Einselement) $e \in M : \forall x \in M : e * x = x * e = x$
Gruppe:	- Abgeschlossenheit, assoziativ, neutrales Element - für jedes Element aus $M$ gibt es ein Inverses $\bar{x} \in M$ zu $x \in M : \bar{x} * x = x * \bar{x} = e$
Abelsche Gruppe:	- kommutative Gruppe $\forall x, y \in M : x * y = y * x$
Modul:	- additiv geschriebene Abelsche Gruppe
Homomorphismus:	- relationstreu $f(x)f(R)f(y) \Leftrightarrow xRy \quad \forall x, y \in S, \forall R \in \text{Rela}$ - operationstreu $f(x * y) = f(x)f(*)f(y) \quad \forall x, y \in S, \forall * \in \text{Oper}$ - surjektive Strukturabbildung
Isomorphismus:	- relationstreu $f(x)f(R)f(y) \Leftrightarrow xRy \quad \forall x, y \in S, \forall R \in \text{Rela}$ - operationstreu $f(x * y) = f(x)f(*)f(y) \quad \forall x, y \in S, \forall * \in \text{Oper}$ - bijektive Strukturabbildung
Ringe/Körper:	- Struktur $(R, +, \cdot) : (R, +)$ ist Modul und $x \cdot (y + z) = x \cdot y + x \cdot z \wedge (y + z) \cdot x = y \cdot x + z \cdot x$ gilt. - $(R, \cdot)$ ist Halbgruppe $\Rightarrow$ Ring - $(R, \cdot)$ ist Monoid $\Rightarrow$ Ring mit Einselement - $(R, \cdot)$ ist kommutativ $\Rightarrow$ kommutativer Ring - $(R \setminus \{\text{neutrales Element}\}, \cdot)$ ist kommutative Gruppe $\Rightarrow$ Körper
Unterstrukturen:	- Unterhalbgruppen: $(U, \circ)$ und $(H, \circ)$ sind Halbgruppen; $U \subseteq H; \forall u, v \in U : u \circ v \in U$ - Untergruppen: $(U, \circ)$ und $(G, \circ)$ sind Gruppen; $U \subseteq G; \forall u, v \in U : u \circ v^{-1} \in U$ - Unterring: $(U, +, \cdot)$ und $(R, +, \cdot)$ sind Ringe; $U \subseteq K; (U, +), (U, \cdot)$ : Nachweis Unter(halb)gruppe - Unterkörper: $(U, +, \cdot)$ und $(K, +, \cdot)$ sind Körper; $U \subseteq K (U, +), (U, \cdot)$ : Nachweis Untergruppe
Ideal:	$(I, +, \cdot)$ ist Ideal von $(M, +, \cdot) : (I, +)$ Untergruppe von $(M, +)$ und $\forall x \in M : x \cdot I \subseteq I \wedge I \cdot x \subseteq I$
Kongruenzklasse:	$xRy \Leftrightarrow x + I = y + I : [y]_R = \{x \mid xRy\} = \{x \mid x + I = y + I\}$
Nullelement:	- $o \in M, \forall x \in M : o * x = x * o = o$
Nullteiler:	- $x \neq 0, y \neq 0 \in M : x * y = y * x = o$ [niemals in Gruppen!]

## Permutationen:

Permutation:	$f : N \rightarrow N$
Zyklen:	$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 3 & 2 & 1 & 5 & 4 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 5 & 4 & 2 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 3 & 4 & 5 & 2 & 1 \end{pmatrix} = (135)(24)$
Signum:	$\text{sgn}(\mathbf{p}) = -1^{m_1 + m_2 + \dots + m_j - j}; m_1, \dots, m_j = \text{Anzahl der Elemente eines Zyklus}$
Erzeugendensystem:	Untermenge der Menge $U$ , die durch Verknüpfung die Menge $U$ bildet

## Matrizen:

Matrix:

$$A = \begin{pmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & \cdots & a_{2,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m,1} & a_{m,2} & \cdots & a_{m,n} \end{pmatrix} = (a_{i,j})_{m \times n} \text{ mit } a_{i,j} \in K \quad (1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n) \quad K \text{ ist Körper}$$

Einheitsmatrix:

$$E_n = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix} \quad \text{Diagonalmatrix:} \quad \text{diag}(a_1, a_2, \dots, a_n) = \begin{pmatrix} a_1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & a_2 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_n \end{pmatrix}$$

Nullmatrix:

$$O = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} \text{obere} \\ \text{Dreiecksgestalt:} \\ \text{(analog untere)} \end{array} \quad \begin{pmatrix} * & * & \cdots & * \\ 0 & * & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & * \\ 0 & 0 & \cdots & * \end{pmatrix}$$

## Rechnen mit Matrizen:

Gleichheit:

$$A = (a_{i,j})_{m \times n} = (b_{k,l})_{r \times p} = B \Leftrightarrow m = r \wedge n = p \wedge a_{i,j} = b_{k,l} \text{ f\u00fcr } 1 \leq i \leq m \text{ und } 1 \leq j \leq n$$

Addition:

$$A + B = (a_{i,j} + b_{i,j})_{m \times n} \text{ und } A - B = (a_{i,j} - b_{i,j})_{m \times n}$$

Skalarmultiplikation:

$$\mathbf{I} A = (\mathbf{I} a_{i,j})_{m \times n}$$

Matrizen-

multiplikation:

(nicht kommutativ!)

$$AB = (a_{i,j})_{m \times n} (b_{k,l})_{n \times p} = \begin{pmatrix} a_{1,1}b_{1,1} + \cdots + a_{1,n}b_{n,1} & \cdots & a_{1,1}b_{1,p} + \cdots + a_{1,n}b_{n,p} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m,1}b_{1,1} + \cdots + a_{m,n}b_{n,1} & \cdots & a_{m,1}b_{1,p} + \cdots + a_{m,n}b_{n,p} \end{pmatrix}$$

transponierte Matrix:

$$A^T = (a'_{i,j})_{n \times m} \text{ mit } a'_{i,j} = a_{j,i} \text{ es gilt: } (A+B)^T = A^T + B^T \quad (aA)^T = aA^T \quad (A^T)^T = A$$

Inverse Matrix:

$$\text{gilt nur f\u00fcr } A \in K^{n \times n} : AA^{-1} = A^{-1}A = E$$

Rang einer Matrix:

Zahl der linear unabh\u00e4ngigen Vektoren einer Matrix (Zeilenrang = Spaltenrang =  $\text{rg}(A_n)$ )  
 $\text{rg}(A_n) = n$  : Vektoren sind linear unabh\u00e4ngig  $\text{rg}(A_n) < n$  : Vektoren sind linear abh\u00e4ngig  
 $\text{rg}(A_n) \neq \text{rg}(A_n' b) \Rightarrow$  Gleichungssystem hat keine L\u00f6sung  
 $\text{rg}(A_n) = \text{rg}(A_n' b) \Rightarrow \text{rg}(A_n) = n$  : eine L\u00f6sung bzw.  $\text{rg}(A_n) < n$  : mehrere L\u00f6sungen

Determinante:

Produkt der Halbdiaagonalelemente einer Dreiecksmatrix (nur bei  $K^{n \times n}$ )

- Dreiecksmatrix konstruieren (GAUSS) und Halbdiaagonalelemente multiplizieren
- pivotisieren der Hauptdiagonalelemente (AUSTAUSCH)
- Entwicklungssatz

$\det(A_n) \neq 0$  : linear unabh\u00e4ngig, d.h. eindeutige L\u00f6sung des Gleichungssystems;  $\text{rg}(A_n) = n$

$\det(A_n) = 0$  : linear abh\u00e4ngig, d.h. L\u00f6sung bildet Gerade oder Fl\u00e4che;  $\text{rg}(A_n) < n$

Entwicklungssatz:

Matrizen gr\u00f6\u00dfer als  $K^{2 \times 2}$  werden in  $K^{2 \times 2}$  - Matrizen umgewandelt  $\det \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = ad - bc$

Regel von Sarrus:

$$\text{gilt f\u00fcr } K^{3 \times 3} : \det \begin{pmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & a_{1,3} \\ a_{2,1} & a_{2,2} & a_{2,3} \\ a_{3,1} & a_{3,2} & a_{3,3} \end{pmatrix} = a_{1,1}a_{2,2}a_{3,3} + a_{1,2}a_{2,3}a_{3,1} + a_{1,3}a_{2,1}a_{3,2} - a_{1,1}a_{2,3}a_{3,2} - a_{1,2}a_{2,1}a_{3,3} - a_{1,3}a_{2,2}a_{3,1}$$

Dimension:

$$\dim(A) = n - \text{rg}(A)$$

Kern:

$$\text{Urbild des Nullvektors: } \ker(\mathbf{j}) = \{x \in R^n \mid A\vec{x} = \vec{0}\} \quad \mathbf{j} : R^m \mapsto R^n \quad \mathbf{j}(A) = A\vec{x} = \vec{y}$$

Eigenwert einer

Matrix:

(bei  $A = A^T$  reel)

$$A \cdot \vec{v} = \lambda \cdot \vec{v} \Leftrightarrow (A - \lambda \cdot E) \cdot \vec{v} = 0 : \det(A - \lambda \cdot E) = \det \begin{pmatrix} a_{1,1} - \lambda & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ a_{2,1} & a_{2,2} - \lambda & \cdots & a_{2,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n} - \lambda \end{pmatrix} = 0$$

AUSTAUSCH:

$$NE = AE - \frac{APS \ APZ}{APE} \quad NPZ = \frac{APZ}{APE} \quad NPS = \frac{APS}{APE}$$

## Graphentheorie:

Graph: endliche Struktur :  $G = (V, R_u, R_g)$

$V$  : Menge der Knoten

$R_u$  : Relation ungerichteter Kanten

$R_g$  : Relation gerichteter Kanten

schlichter Graph : – keine Schlingen und keine doppelten Kanten

Adjazenzmatrix:  $A = (a_{i,j})$   $a_{i,j}$  = Anzahl der Kanten zwischen Knoten  $i$  und  $j$   
keine Schlinge :  $a_{i,i} = 0$  Schlinge :  $a_{i,i} = 2$

Isomorphie: identische Adjazenzmatrizen (Zeilen-, Spaltenvertauschungen möglich)

## Analysis:

Folgen: Zahlenfolge :  $f : N \rightarrow R$   $(a_n) : f(n) = a_n$  Funktion :  $f : R \rightarrow R$   $f : R^n \rightarrow R$   $f(x) = y$   
Permutation :  $f : N \rightarrow N$

Konvergenz und Divergenz: konvergent :  $|a_k - a| \leq \epsilon \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} a_k = a$

divergent : Funktion oder Folge ist nicht konvergent

bestimmt divergent :  $\lim_{n \rightarrow \infty} a_k = \infty$

unbestimmt divergent : keine klare Aussage möglich

Konvergenzkriterien:  
(Ränder betrachten!)

Quotientenkriterium :  $\lim_{n \rightarrow \infty} \left| \frac{a_{n+1}}{a_n} \right| = g$   $g < 1 \Rightarrow$  konvergent  
 $g > 1 \Rightarrow$  divergent

Wurzelkriterium :  $\lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{|a_n|} = g$   $g = 1 \Rightarrow$  keine Aussage mögl., weiter betrachten!

Leipnizkriterium :

Majorantenkriterium :  $\|a_n\| \leq L \cdot \|c_n\| \quad \forall n \geq n_0 \quad c_n$  ist Nullfolge  $L > 0$

Monotonie:

monoton wachsend :  $\frac{a_{n+1}}{a_n} \geq 1$  streng monoton wachsend :  $\frac{a_{n+1}}{a_n} > 1$

monoton fallend :  $\frac{a_{n+1}}{a_n} \leq 1$  streng monoton fallend :  $\frac{a_{n+1}}{a_n} < 1$

Grenzwert:

$\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = a \Leftrightarrow$  für  $\epsilon > 0$  existiert ein  $\mathbf{d}(\epsilon, x_0) : \|f(x) - a\| \leq \epsilon$ , falls  $\|x - x_0\| \leq \mathbf{d}(\epsilon, x_0)$

linksseitiger Grenzwert :  $\lim_{\substack{x \rightarrow x_0 \\ x < x_0}} f(x) = a$  rechtsseitiger Grenzwert :  $\lim_{\substack{x \rightarrow x_0 \\ x > x_0}} f(x) = a$

uneigentlicher Grenzwert :  $\lim_{x \rightarrow x_0} f(x) = \pm \infty$

bestimmte

Grenzwerte:

$\lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 + \frac{1}{n}\right)^n = e$   $\lim_{n \rightarrow \infty} \sqrt[n]{n} = 1$   $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{P_n(x)}{a^n} = 0$   $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n!}{n^n} = 0$   $\lim_{n \rightarrow 0} \left(\frac{\sin n}{n}\right) = 1$

$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n^a} = 0, a > 0$   $\lim_{n \rightarrow \infty} \left(1 - \frac{1}{n}\right)^n = \frac{1}{e}$   $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{a^n}{n!} = 0$   $\lim_{n \rightarrow 0} \left(n \cdot \sin \frac{1}{n}\right) = 1$

Stetigkeit:

stetig :  $\lim_{\substack{x \rightarrow x_0 \\ x < x_0}} f(x_0) = \lim_{\substack{x \rightarrow x_0 \\ x > x_0}} f(x_0) = f(x_0)$

Lücke :  $g_r = g_l$ , kein  $f(x_0)$  Sprung :  $g_r \neq g_l$

Polstelle :  $g_r$  oder  $g_l = \pm \infty$  osz. Unstetigkeitsstelle :  $g_r, g_l$  ex. nicht

Taylor-Polynom:

(näherungsweise  
Darstellung einer  
Funktion)

$P_n(x) = f(x_0) + \frac{f'(x_0)}{1!}(x-x_0)^1 + \frac{f''(x_0)}{2!}(x-x_0)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(x_0)}{n!}(x-x_0)^n$

$f(x) = \underbrace{\sum_{k=0}^n \frac{f^{(k)}(x_0)}{k!}(x-x_0)^k}_{P_n(x)} + \underbrace{\frac{f^{(n+1)}(x_0 + \mathbf{J})(x-x_0)}{(n+1)!}(x-x_0)^{n+1}}_{=R_n(x)} \quad 0 < \mathbf{J} < 1$

## Differential-/Integralrechnung:

spez. Ableitungen:	$f(x)$	$f'(x)$	$f''(x)$
	$a$	$0$	$0$
	$x^n$	$nx^{n-1}$	$n(n-1)x^{n-2}$
	$\sin x$	$\cos x$	$-\sin x$
	$\tan x$	$\frac{1}{\cos^2 x} = 1 + \tan^2 x$	$2 \tan x \cdot (1 + \tan^2 x)$
	$\arcsin x$	$\frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$	$\frac{x}{(1-x^2)\sqrt{1-x^2}}$
	$\arccos x$	$\frac{-1}{\sqrt{1-x^2}}$	$\frac{-x}{(1-x^2)\sqrt{1-x^2}}$
	$\arctan x$	$\frac{1}{1+x^2}$	$\frac{-2x}{(1+x^2)^2}$
	$a^x$	$a^x \ln a$	$a^x (\ln a)^2$
	$e^x$	$e^x$	$e^x$
	$\log_a x$	$\frac{1}{x \cdot \ln a}$	$\frac{-1}{x^2 \cdot \ln a}$
	$\ln x$	$\frac{1}{x}$	$\frac{-1}{x^2}$

spez. Integrale:

$$\int 0 \, dx = C \qquad \int a \, dx = a \cdot x + C \qquad \int x^n \, dx = \frac{1}{n+1} x^{n+1} + C$$

$$\int \frac{1}{x} \, dx = \ln|x| + C$$

## Beweise:

Induktiver Beweis: Beh.: Die Aussage  $A(n)$  gilt für alle natürlichen Zahlen  $n$  mit  $n \geq n_0$   
 Bew.: Ind.Anfang:  $A(n_0)$  ist richtig  
 Ind.Vorraussetzung:  $A(n)$  gelte für  $n \in \mathbb{N}$  mit  $n \geq n_0$   
 Ind.Schluß:  $A(n) \Rightarrow A(n+1)$

Indirekter Beweis: Beh.:  $A \Rightarrow B$   
 Bew.: Annahme  $\neg(A \Rightarrow B)$  würde gelten, d.h. es gilt  $(A \wedge \neg B)$   
 Diese Aussage führt man auf einen Widerspruch

Direkter Beweis:  $B$  aus  $A$  hergeleitet  
 - Ersetzen von  $A$  durch die Definition  
 - Umformung von  $A$  in erlaubter Weise

## Winkelfunktionen:

		$0^\circ$	$30^\circ$	$45^\circ$	$60^\circ$	$90^\circ$
$\cos(\mathbf{a} + \mathbf{b}) = \cos(\mathbf{a})\cos(\mathbf{b}) - \sin(\mathbf{a})\sin(\mathbf{b})$	$\sin(x)$	$\sqrt{0}/2$	$\sqrt{1}/2$	$\sqrt{2}/2$	$\sqrt{3}/2$	$\sqrt{4}/2$
$\sin(\mathbf{a} + \mathbf{b}) = \cos(\mathbf{a})\sin(\mathbf{b}) + \sin(\mathbf{a})\cos(\mathbf{b})$	$\cos(x)$	$\sqrt{4}/2$	$\sqrt{3}/2$	$\sqrt{2}/2$	$\sqrt{1}/2$	$\sqrt{0}/2$
	$\tan(x)$	$0$	$\sqrt{3}/3$	$1$	$\sqrt{3}$	n.d.

## Logische Umformungen:

Kontraposition:  $(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\neg B \Rightarrow \neg A)$  Indirekter Beweis:  $\neg(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (A \wedge \neg B)$

Doppelte Verneinung:  $\neg(\neg A) \Leftrightarrow A$   $\neg(\forall x \in M : x \text{ hat } E) \Leftrightarrow (\exists x \in M : \neg(x \text{ hat } E))$

$\neg(\exists x \in M : x \text{ hat } E) \Leftrightarrow (\forall x \in M : \neg(x \text{ hat } E))$

Kommutativität:  $A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$   $A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$

Assoziativität:  $A \wedge (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \wedge C$   $A \vee (B \vee C) \Leftrightarrow (A \vee B) \vee C$

Distributivität:  $A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$   $A \vee (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \vee B) \wedge (A \vee C)$

deMorgan:  $\neg(A \wedge B) \Leftrightarrow (\neg A \vee \neg B)$   $\neg(A \vee B) \Leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B)$

## Stochastik:

- zufälliges Ereignis: - Ergebnis eines zufälligen Versuchs  $A = Pot(\Omega)$
- elementares Ereignis: - prinzipiell mögliches Ereignis
- sicheres Ereignis: -  $\Omega \in A$
- $\sigma$ -Algebra: -  $(A, \cup, \cap)$   $\cup$ : Summe von Ereignissen  
 $\cap$ : Produkt von Ereignissen
- Zufallsgröße: - Funktion die jedem Elementarereignis eine reelle Zahl zuordnet  
- muss messbar sein
- Wahrscheinlichkeit: - Funktion die zufälligen Ereignissen eine reelle Zahl zwischen 0 und 1 zuordnet
- $P\left(\bigcup_{i=1}^n E_i\right) = \sum_{i=1}^n P(E_i)$   $A_i \cap A_j = \emptyset \quad i \neq j$
- sicheres Ereignis:  $1 = P(\Omega)$
- $P(A_1 \cup A_2) = P(A_1) + P(A_2) - P(A_1 \cap A_2)$   $P(A_1 \cap A_2) = P(A_1) \cdot P(A_2)$
- $P(\bar{A}) = 1 - P(A)$
- Verteilungsfunktion: -  $F_X(t) = P(X < t)$   $-\infty \leq t \leq \infty$   $0 \leq F_X(t) \leq 1$   $\lim_{t \rightarrow -\infty} F_X(t) = 0$   $\lim_{t \rightarrow \infty} F_X(t) = 1$
- $P(t_1 \leq X < t_2) = F_X(t_2) - F_X(t_1)$
- Varianz: -  $s^2 = V(X)^2 = E((X - E(X))^2)$
- Zuverlässigkeitsfunktion: -  $R_X(x) = 1 - P(X < x) = 1 - F_X(x)$
- Konfidenzintervall: -  $P(\hat{p} - \mathbf{d}_1 \leq p \leq \hat{p} + \mathbf{d}_2) = 1 - \mathbf{a}$

### *diskrete Zufallsgrößen:*

- Beschreibung: - abzählbar viele Werte  
- linksseitig stetige Treppenfunktion
- Wahrscheinlichkeit: - Einzelwahrscheinlichkeit:  $p_i$

$$p_i = P(X = x_i) \quad (i = 1, 2, \dots)$$
$$\sum_{i=1}^{\infty} p_i = 1 \quad 0 \leq p_i \leq 1$$

Verteilungsfunktion:

$$F_X(t) = \sum_{\substack{i \\ x_i < t}} p_i \quad P(t_1 \leq X < t_2) = \sum_{\substack{i \\ t_1 \leq x_i < t_2}} p_i$$
$$p_i = \lim_{h \rightarrow +0} F_X(x_i + h) - F_X(x_i)$$

Erwartungswert:

$$\mathbf{m} = E(X) = \sum_i x_i p_i$$

Varianz:

$$s^2(X) = V(X)^2 = \sum_i (x_i - E(X))^2 \cdot p_i$$

### *stetige Zufallsgrößen:*

- überabzählbar viele Werte  
- stetige Funktion  
- Dichtefunktion:  $f_X(x)$

$$\int_x^{x+dx} f_X(x) dx = P(x \leq X < x + dx)$$
$$\int_{-\infty}^{\infty} f_X(x) dx = 1 \quad f_X(x) \geq 0$$

$$F_X(t) = \int_{-\infty}^t f_X(x) dx \quad P(t_1 \leq X < t_2) = \int_{t_1}^{t_2} f_X(x) dx$$

$$f_X(x) = F'_X(x)$$

$$\mathbf{m} = E(X) = \int_{-\infty}^{\infty} x \cdot f(x) dx$$

$$s^2(X) = V(X)^2 = \int_{-\infty}^{\infty} (x - E(X))^2 \cdot f_X(x) dx$$

## Verteilungen:

- Binomialverteilung:  $B(n, p)$  Anzahl der zum Ausschuss gehörenden Einzelstücke einer Stichprobe
- Null-Eins-Verteilung:  $B(n, p) \quad n = 1$  Einmalige Stichprobe
- Poissonverteilung:  $Poi(\mathbf{I})$  radioaktiver Zerfall; Anzahl von Kunden, die in einer Zeitperiode auf eine Bedienung warten
- Hypergeometrische Verteilung:  $Hy(N, M, n)$  Anzahl defekter Bauteile, Anzahl von Platzwechseln
- Exponentialverteilung:  $Exp(\mathbf{I})$  Reparaturdauer, Zerfallszeit
- Normalverteilung:  $N(\mathbf{m}, \mathbf{s})$  Versuche, Messfehler
- Standardnormalverteilung:  $N(0, 1)$  Standardisierung mit:  $y = \frac{x - \mathbf{m}}{\mathbf{s}}$

## diskrete Verteilungen:

	<i>Parameter:</i>	<i>Einzelwahrscheinlichkeit:</i>	<i>Erwartungswert:</i>	<i>Varianz:</i>
Binomial- verteilung:	$n = 1, 2, \dots$ $0 < p < 1$ $n = \text{Anzahl der Geprüften}$	$P(X = k) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}$ $p = \text{Wahrscheinlichkeit des Ereignisses}$	$E(X) = np$	$s^2(X) = np(1-p)$ $k = \text{Häufigkeit des Ereignisses}$
Poisson- verteilung:	$l > 0$	$P(X = k) = \frac{l^k}{k!} e^{-l}$	$E(X) = l$	$s^2(X) = l$
Hypergeome- trische Ver- teilung:	$N = 1, 2, \dots$ $M = 1, 2, \dots, N$ $n = 1, 2, \dots, N$ $n = \text{Anzahl der Geprüften}$ $N = \text{Gesamtanzahl}$	$P(X = k) = \frac{\binom{M}{k} \binom{N-M}{n-k}}{\binom{N}{n}}$ $k = \text{Anzahl der Geprüften mit Eigenschaft X}$ $M = \text{Gesamtanzahl mit Eigenschaft X}$	$E(X) = n \frac{M}{N}$	$s^2(X) = n \frac{M}{N} \left(1 - \frac{M}{N}\right) \frac{N-n}{N-1}$

$$\binom{n}{k} = \frac{n(n-1)(n-2)\dots(n-k+1)}{k!}$$

## stetige Verteilungen:

	<i>Parameter:</i>	<i>Einzelwahrscheinlichkeit:</i>	<i>Erwartungswert:</i>	<i>Varianz:</i>
Exponential- verteilung:	$l > 0$	$f_x(x) = \begin{cases} l \cdot e^{-l \cdot x} & x \geq 0 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$	$E(X) = \frac{1}{l}$	$s^2(X) = \frac{1}{l^2}$
Normalverteilung:	$-\infty < m < \infty$ $0 < s$	$f_{m,s}(x) = \frac{1}{s\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{(x-m)^2}{2s^2}}$	$E(X) = m$	$s^2(X) = s^2$

## Statistischer Test:

1. Aufstellen einer Null-/Alternativhypothese  $H_0$  und Wahl der Irrtumswahrscheinlichkeit
2. Wahl einer geeigneten Prüfgröße  $U = U(\text{Stichprobe})$  mit bekannter Verteilung
3. Ermittlung eines kritischen Bereichs  $K$  aus  $P(U \in K_{H_0}) = \alpha$

$$\text{zweiseitige Fragestellung: } P(|U| \geq u_{\alpha/2}) = \alpha \quad \text{einseitige Fragestellung: } P(U \geq u_{\alpha/2}) = \alpha$$

4. Berechnung der Prüfgröße  $U$  anhand der konkreten Stichprobe
5. Entscheidung:  $U \in K \Rightarrow H_0$  wird abgelehnt;  $U \notin K \Rightarrow H_0$  wird *nicht* abgelehnt

## Numerik:

absoluter Fehler:  $\Delta x = \tilde{x} - x$   $x = \text{realer Wert}$   $\tilde{x} = \text{Eingabewert}$

relativer Fehler:  $e^x = \frac{\Delta x}{x} = \frac{\tilde{x} - x}{x}$   $z(x, y) = x \circ y : e^z = c_x e^x + c_y e^y$

## Berechnung des Interpolationspolynoms:

Interpolation:  $P_n(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$

Lagrange:  $P_n(x) = \sum_{i=0}^n f(x_i) \cdot L_i(x)$   $L_i(x) = \prod_{\substack{k=0 \\ k \neq i}}^n \frac{x - x_k}{x_i - x_k}$

Newton:  $P_n(x) = a_0 + a_1(x - x_0) + a_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + a_n(x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_{n-1})$   
 $a_i = f_{i,i}$   $f_{i,0} = f(x_i)$   $f_{i,x} = \frac{f_{i,k-1} - f_{i-1,k-1}}{x_i - x_k}$

Neville:  $f(\tilde{x}) = P_n(\tilde{x}) = p_{n,n}$   $P_{i,0} = y_i$   $P_{i,j}(\tilde{x}) = \frac{P_{i,j-1} - P_{i-1,j-1}}{x_i - x_{i-j}}(\tilde{x} - x_i)$

## Matrix-Zerlegungen:

Cholesky:

$$A = G^T G \quad g_{i,i} = \sqrt{a_{i,i} - \sum_{k=1}^{i-1} g_{k,i}^2} \quad g_{i,j} = \frac{1}{g_{i,i}} \cdot \left( a_{i,j} - \sum_{k=1}^{i-1} g_{k,i} \cdot g_{k,j} \right)$$

Householder:

$$A \cdot \vec{x} = \vec{b}$$

Konstruktion einer Folge von Matrizen  $A^{(k)} = p_k \cdot A^{(k-1)}$  aus  $A^{(0)} = A$  bis  $A^{(k)}$  Dreiecksform hat; mit  $p_k = E - \mathbf{a}_k \cdot \vec{u}^{(k)} \cdot (\vec{u}^{(k)})^T$ ,  $\vec{u}^{(k)} = \vec{A}_1^{(k)} - \mathbf{r}_k \cdot \vec{e}_1$ ,  $\vec{A}_1^{(k)}$  ist der erste Spaltenvektor von

$$A^{(k)} \text{ und } \mathbf{a}_k = \frac{2}{\|\vec{u}^{(k)}\|^2}, \text{ wobei } \mathbf{r}_k = \begin{cases} \text{sgn } a_1^{(k)} \cdot \|\vec{A}_1^{(k)}\| & a_1^{(k)} \neq 0 \\ \|\vec{A}_1^{(k)}\| & a_1^{(k)} = 0 \end{cases}$$

LU-Zerlegung:

$$A \cdot \vec{x} = \vec{b} \quad A = L \cdot U \quad L \cdot U \cdot \vec{x} = \vec{b}$$

1.  $U \cdot \vec{x} = \vec{y}$  löse  $L \cdot \vec{y} = \vec{b}$
2. Löse  $U \cdot \vec{x} = \vec{y}$

## Lineare Optimierung

Simplexmethode:

$$z = \vec{c}^T \vec{x} = \sum_{i=1}^n c_i x_i \quad \Rightarrow \quad \text{minimieren bzw. maximieren}$$

$$A\vec{x} \leq \vec{b} \quad \text{oder} \quad A\vec{x} \geq \vec{b} \quad \text{mit} \quad \vec{x} \geq 0$$

1. Startlösung (erste zulässige Basislösung)

- a.  $z \rightarrow \max$  bzw.  $z \rightarrow \min : z^* = -z \rightarrow \max$
- b. Nichtnegativitätsbedingung:  $\vec{x} \geq 0$ , bei beliebigen  $x_i : x_i = x_i^* - x_i^{**} \quad x_i^*, x_i^{**} \geq 0$
- c. Gleichungen:  $\vec{a}_i^T \vec{x} \leq b_i : \vec{a}_i^T \vec{x} + u_i = b_i$  bzw.  $\vec{a}_i^T \vec{x} \geq b_i : \vec{a}_i^T \vec{x} - u_i = b_i$  mit  $u_i \geq 0$
- d.  $\vec{b} \geq 0$ , bei  $\vec{b} < 0$  Multiplikation mit  $(-1)$
- e. zu jeder Zeile und Spalte existieren eine Variable, die nur in dieser Zeile und Spalte einmal auftritt und den Koeffizienten  $(+1)$  hat.

$$A^* \cdot \vec{x}_{NB} + E \cdot \vec{x}_B = \vec{b}^* \quad \begin{array}{l} \vec{x}_{NB} = \text{Nichtbasisvariablen} \\ \vec{x}_B = \text{Basisvariablen} \end{array} \quad \Rightarrow \quad \vec{x}_B = \vec{b}^*$$

2. ZBL  $\rightarrow$  ZBL mit AUSTAUSCH-Verfahren

$$NPE = \frac{1}{APE} \quad NPZ = \frac{APZ}{APE} \quad NPS = -\frac{APS}{APE} \quad NE = AE - \frac{APZ \cdot APS}{APE}$$

3. Optimalitätskriterium (für alle Formkoeffizienten  $\geq 0$ )

- Auswahl des Pivotelements:
- kleinster Formkoeffizient
  - kleinster Quotient  $Q = \vec{b}/PS$ , nur für  $PS > 0$