

Merkzettel für Mathe I

erstellt aus Vorlesungsskripten,
Büchern und Übungsblättern

Die Repertoire – Methode:

(vorgehensweise anhand eines Beispiels)

Gegeben seien die Rekursionsformeln

$$\text{a.) } g(1) = \alpha$$

$$\text{b.) } g(n+1) = (n+1) \cdot g(n) + \beta \cdot n$$

Ziel ist folgende Darstellung zu finden :

$$g(n) = A(n) \cdot \alpha + B(n) \cdot \beta + \dots$$

Gegeben sind folgende Ansätze :

$$1.) g(n) = n!$$

$$2.) g(n) = 1$$

Diese Ansätze werden nun in die Rekursionsformeln eingesetzt :

$$1.) \text{ Ansatz } g(n) = n!$$

$$\text{a.) } g(1) = \alpha \Rightarrow \alpha = 1! \Rightarrow \alpha = 1$$

$$\text{b.) } (n+1)! = (n+1) \cdot n! + \beta \cdot n$$

(nach β aufgelöst)

$$\beta = 0$$

Nun wird in die Darstellung eingesetzt, unter Beachtung des 1.) Ansatzes $g(n) = n!$:

$$g(n) = A(n) \cdot \alpha + B(n) \cdot \beta \Rightarrow$$

$$n! = A(n) \cdot 1 + B(n) \cdot 0 \Rightarrow$$

$$A(n) = n!$$

$$2.) \text{ Ansatz } g(n) = 1$$

$$\text{a.) } g(1) = \alpha \Rightarrow \alpha = 1$$

$$\text{b.) } 1 = (n+1) \cdot 1 + \beta \cdot n$$

(nach β aufgelöst)

$$\beta = -1$$

Nun wird in die Darstellung eingesetzt, unter Beachtung des 2.) Ansatzes $g(n) = 1$:

$$g(n) = A(n) \cdot \alpha + B(n) \cdot \beta \Rightarrow$$

$$1 = A(n) \cdot 1 + B(n) \cdot (-1) \Rightarrow$$

$$B(n) = A(n) - 1$$

Unter Verwendung des Ansatzes 1.) wird $A(n)$ eingesetzt :

$$B(n) = n! - 1$$

Eingesetzt in die geforderte Darstellung ergibt sich folgende Lösung :

$$g(n) = A(n) \cdot \alpha + B(n) \cdot \beta \Rightarrow g(n) = n! \cdot \alpha + (n! - 1) \cdot \beta$$

Komplexe quadratische Gleichungen:

$$x_{1/2} = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4 \cdot a \cdot c}}{2 \cdot a}; \quad x_{1/2} = -\frac{p}{2} \pm \sqrt{\left(\frac{p}{2}\right)^2 - q}$$

$$\tan^{-1} \alpha = \frac{\text{Gegenkathete}}{\text{Ankathete}}; \quad e^{i\varphi} = \cos \varphi + i \sin \varphi$$

Potenzen:

$$a^m \cdot a^n = a^{m+n}$$

$$a^n \cdot b^n = (a \cdot b)^n$$

$$\frac{a^m}{a^n} = a^{m-n}$$

$$(a^m)^n = a^{m \cdot n}$$

Größter gemeinsamer Teiler d:

(vorgehensweise anhand eines Beispiels)

Gesucht wird die Darstellung $d = a \cdot 405 + b \cdot 435$
(erweiterter euklidischer Algorithmus)

a.) $435 = 1 \cdot 405 + 30$

b.) $405 = 13 \cdot 30 + 15$

c.) $30 = 2 \cdot 15 + 0$

Aus den Ergebnisse werden nun die Matrizen der Form $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -q \end{pmatrix}$ gebildet

a.) $Q_1 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$

b.) $Q_2 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -13 \end{pmatrix}$

c.) $Q_3 = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -2 \end{pmatrix}$

Nun werden die Matrizen in der Reihenfolge Q_3, Q_2, Q_1 multipliziert

$$Q_3 \cdot Q_2 \cdot Q_1 = \begin{pmatrix} -13 & 14 \\ 27 & -29 \end{pmatrix}$$

Es kann nun folgende Gleichung aufgestellt werden

$$\begin{pmatrix} 15 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -13 & 14 \\ 27 & -29 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 435 \\ 405 \end{pmatrix}$$

Hieraus kann die Gleichung abgelesen werden :

$$15 = -13 \cdot 435 + 14 \cdot 405$$

$$(0 = 27 \cdot 435 - 29 \cdot 405)$$

Lineare Algebra:

\dim Zeilenraum $A = \text{Zeilenrang } A = \text{Spaltenrang } A = \dim$ Spaltenraum $A = \text{rg}A$ (= Anzahl der Zeilen, die nicht 0 werden)

\dim Nullraum $A = \dim \text{Ker } A = n - \text{rg } A$ (= Anzahl der freiwählbaren Elemente)

Basis des Zeilenraums, Spaltenraums von A

→ Umformen in die reduzierte Zeilenstufenform

⇒ Zeilenraumbasis sind die Zeilen der reduzierten Zeilenstufenform, die nicht 0 sind

⇒ Spaltenraumbasis sind die Spalten von A , die in der reduzierten Zeilenstufenform eine führende 1 haben.

Basis des Nullraums (= Kern A) von A

→ A in reduzierte Zeilenstufenform bringen

→ entstehende Gleichungen hinschreiben

→ Umformen, so daß sich die festen Elemente aus freiwählbaren Elementen kombinieren

→ Lösung hinschreiben

$$N(A) = \left\{ \begin{pmatrix} -x_2 - \frac{2}{3}x_5 \\ x_2 \\ -x_5 - 3x_6 \\ \frac{1}{3}x_5 \\ x_5 \\ x_6 \end{pmatrix} \mid x_2, x_5, x_6 \in \mathbb{R} \right\} = \left\{ x_2 \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} + x_5 \begin{pmatrix} -\frac{2}{3} \\ 0 \\ -1 \\ \frac{1}{3} \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} + x_6 \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ -3 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} \mid x_2, x_5, x_6 \in \mathbb{R} \right\}$$

Eigenwerte Diagonalisierung:

(vorgehensweise anhand eines Beispiels)

$$A = \begin{pmatrix} 12 & -6 \\ -6 & 7 \end{pmatrix}$$

→ $\det(A - \lambda \cdot I) = 0$ berechnen

→ Eigenwerte:

$$\lambda_1 = 16, \lambda_2 = 3$$

→ Eigenvektoren:

$$\vec{x}_1 = \begin{pmatrix} -3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\vec{x}_2 = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix}$$

→ Orthonormierung:

$$\vec{x}_1 = \frac{1}{\sqrt{(-3)^2 + (2)^2}} \cdot \begin{pmatrix} -3 \\ 2 \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{13}} \cdot \begin{pmatrix} -3 \\ 2 \end{pmatrix} = \vec{x}_1$$

$$\vec{x}_1 = \frac{1}{\sqrt{13}} \cdot \begin{pmatrix} -3 \\ 2 \end{pmatrix}$$

$$\vec{x}_2 = \frac{1}{\sqrt{13}} \cdot \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \end{pmatrix}$$

Matrix aus beiden Vektoren bilden, so daß die Determinante 1 ist

(wenn Determinante -1, \vec{x}_1 durch $-\vec{x}_1$ ersetzen)

$$\Rightarrow P^t \cdot P = E \text{ und } P^t A P = \begin{pmatrix} \lambda_1 & 0 \\ 0 & \lambda_2 \end{pmatrix} \text{ die gewünschte Eigenschaft}$$

$$\Rightarrow P = \begin{pmatrix} 16 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix}$$

Methode der kleinsten Quadrate:

$$(A^T \cdot A) \cdot \vec{x} = A^T \cdot \vec{b}$$

→ Gleichungssystem lösen

RSA Verschlüsselung:

Gegeben :

$N = 407$ (Teil des öffentlichen Schlüssels)

$e = 103$ (Teil des öffentlichen Schlüssels)

$p = 11$

$q = 37$

verschlüsselte Botschaft : 148

da $\varphi(N) = (p-1)(q-1)$

$\Rightarrow \varphi(407) = 10 \cdot 36 = 360$

Ziel ist, den privaten Schlüssel des Empfängers zu finden, um die verschlüsselte Botschaft zu entschlüsseln

$ggT(360;103) = 1$ (ist immer so)

finde nun die Darstellung $1 = a \cdot 360 + b \cdot 103$ mittels erweiterten euklidischen Algorithmus

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -2 & 7 \\ 103 & -360 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 360 \\ 103 \end{pmatrix}$$

$\Rightarrow 1 = -2 \cdot (360) + 7 \cdot (103)$

$\Rightarrow 7$ ist das 360 - modular Inverse zu 103

$\Rightarrow 7$ ist der gesuchte private Schlüssel

$x =$ Klartext

$y =$ verschlüsselte Botschaft (hier 148)

$priv =$ privater Schlüssel (hier 7)

$N =$ Teil des öffentlichen Schlüssels (hier 407)

$e =$ Teil des öffentlichen Schlüssels (hier 103)

Entschlüsseln :

$$x = y^{priv} \bmod N \Rightarrow x = 148^7 \bmod 407 \Rightarrow x = 333$$

Verschlüsseln :

$$y = x^e \bmod N \Rightarrow y = 333^{103} \bmod 407$$