

Numerische Mathematik

Sommersemester 2013

8. Übungsblatt

Aufgabe 31:

In der digitalen Signalverarbeitung tritt das Problem auf, aus p Werten eines Signals den nächsten Wert vorherzusagen. Mathematisch ist ein Signal eine Folge $\{s_n\}_{n \in \mathbb{Z}}$ von reellen Zahlen, in der Regel die Auswertung eines kontinuierlichen Signals $s(t), t \in \mathbb{R}$, zu äquidistanten Zeitpunkten $t_n = n\Delta t$. Bei der *linearen Vorhersage* (linear prediction) ergibt sich der vorhergesagte Wert \tilde{s}_n aus einer Linearkombination der p vorangehenden:

$$\tilde{s}_n = \sum_{i=1}^p a_i s_{n-i}.$$

Bezeichnen wir den Fehler bei der Vorhersage mit $e_n := s_n - \tilde{s}_n$ und die Fehlerquadratsumme über N Schritte mit $E := \sum_{n=0}^{N-1} e_n^2$, so führt die Minimierung von E in Abhängigkeit von den Koeffizienten a_1, \dots, a_p (Ableitungen nach $a_j, j = 1, 2, \dots, p$, gleich Null setzen) zu dem linearen Gleichungssystem

$$\sum_{n=0}^{N-1} s_n s_{n-j} = \sum_{k=1}^p a_k \sum_{n=0}^{N-1} s_{n-k} s_{n-j}, \quad j = 1, \dots, p,$$

oder, mit den Bezeichnungen

$$C = [c_{i,k}]_{i,k=1}^p, \quad c_{i,k} = \sum_{n=0}^{N-1} s_{n-i} s_{n-k}, \quad \mathbf{c} = [c_{1,0} \ \dots \ c_{p,0}]^T,$$

in Matrixschreibweise zu $C\mathbf{a} = \mathbf{c}$. Unter gewissen statistischen Annahmen über das Signal s vereinfachen sich die Koeffizienten $c_{i,k}$ zu

$$c_{i,k} = \sum_{n=0}^{N-1-(i-k)} s_n s_{n+(i-k)},$$

womit C zu einer symmetrischen Toeplitz-Matrix mit den Einträgen $c_{i,j} = c_{i-j}$ wird. Das zugehörige lineare Gleichungssystem

$$\begin{bmatrix} c_0 & c_1 & \dots & c_{p-1} \\ c_1 & \ddots & \ddots & \\ & \ddots & & c_1 \\ c_{p-1} & \dots & c_1 & c_0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_p \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_p \end{bmatrix}$$

bezeichnet man als die *Yule-Walker Gleichungen*.

- a) Schreiben Sie ein MATLAB-Programm zur Lösung der Yule-Walker Gleichungen mit dem Algorithmus von Durbin.
- b) Testen Sie dies an geeigneten Daten und verifizieren Sie, dass Ihr Algorithmus $\approx 2n^2$ Flops für die Lösung eines $n \times n$ Systems benötigt.

Aufgabe 32:

Es sei $A \in \mathbb{C}^{m \times n}$, r bezeichne den Rang von A . Man beweise, daß die folgenden vier Gleichungen für $X \in \mathbb{C}^{n \times m}$ die Pseudoinverse A^\dagger von A eindeutig charakterisieren:

$$AXA = A, XAX = X, (XA)^H = XA, (AX)^H = AX.$$

Aufgabe 33:

Zeigen Sie, dass für die Konditionszahl einer quadratischen Matrix $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$ gilt:

$$\text{cond}(A) = \frac{\max_{\|x\|=1} \|Ax\|}{\min_{\|x\|=1} \|Ax\|}$$

Diese alternative Definition der Konditionszahl kann auch auf nicht-quadratische Matrizen erweitert werden.

Aufgabe 34:

Gegeben sind Meßpunkte (x_i, y_i) , $i = 1, \dots, 6$.

x_i	1.0	1.1	1.3	1.5	1.9	2.1
y_i	1.84	1.96	2.21	2.45	2.94	3.18

Diese Punkte sollen im Sinne der kleinsten Fehlerquadrate durch

- (a) eine Gerade
- (b) eine Parabel und
- (c) ein kubisches Polynom

approximiert werden. Bestimmen Sie die Koeffizienten der Funktionen mit Hilfe der Normalgleichungen für das entsprechende lineare Ausgleichsproblem.

Geben Sie jeweils die Norm des Fehlers (Defekt) $\|b - Ax\|_2$ und die Näherungsfunktion $f(x)$ an. Vergleichen Sie y_i mit $f(x_i)$.