FS 2017

Universität Basel

Beilage zur Serie 4

Problemstellung

Zu gegebenen n+1 Stützpunkten (x_i, y_i) , i = 0, 1, ..., n, suchen wir das eindeutig bestimmte Polynom p von maximalem Grad n durch diese Stützpunkte. Das heisst: $p(x_i) = y_i$ für i = 0, 1, ..., n (vergleiche "Einführung in die Numerik").

Das Polynom p kann man auf verschiedene Weise darstellen. Diese Schreibweisen sehen im Allgemeinen folgendermassen aus:

$$p(z) = \sum_{j=0}^{n} w_j p_j(z).$$

Dabei sind $w_j \in \mathbb{R}$ die sogenannten Gewichte, p_j bestimmte Polynome und $z \in \mathbb{R}$ die Stelle, an welcher wir das Interpolationspolynom auswerten wollen.

Damit alle Polynome von Grad kleiner oder gleich n auf diese Weise dargestellt werden können, müssen die $\{p_j\}_{j=1}^n$ eine Basis vom Raum der Polynome von maximalem Grad n sein (vergleiche "Lineare Algebra").

Im Folgenden betrachten wir zwei mögliche Darstellungen.

Monomiale Interpolation und Horner-Schema

Bei der monomialen Interpolation sind die $p_i(z)$ Monome, also $p_i(z) = z^j$, und es folgt

$$p(z) = \sum_{j=0}^{n} a_j p_j(z) = \sum_{j=0}^{n} a_j z^j.$$

Um das Interpolationspolynom zu bestimmen müssen wir die Koeffizienten a_j , $j=0,1,\ldots,n$, berechnen. Da p durch die Punkte (x_i,y_i) für $i=0,1,\ldots,n$ gehen muss, erhalten wir n+1 Gleichungen, nämlich:

$$a_0 x_0^0 + a_1 x_0^1 + \dots + a_n x_0^n = y_0,$$

$$a_0 x_1^0 + a_1 x_1^0 + \dots + a_n x_1^n = y_1,$$

$$\vdots$$

$$a_0 x_n^0 + a_1 x_n^0 + \dots + a_n x_n^n = y_n.$$

In Matrixschreibenweise entspricht dies dem Gleichungssystem

$$\underbrace{\begin{bmatrix} x_0^0 & x_0^1 & \dots & x_0^n \\ x_1^0 & x_1^1 & \dots & x_1^n \\ \vdots & & & \vdots \\ x_n^0 & x_n^1 & \dots & x_n^n \end{bmatrix}}_{\mathbf{X}} \underbrace{\begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix}}_{\mathbf{a}} = \underbrace{\begin{bmatrix} y_0 \\ y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}}_{\mathbf{Y}}.$$

Somit ist der Koeffizientenvektor **a** gegeben durch $\mathbf{a} = \mathbf{X}^{-1}\mathbf{y}$ (MATLAB: $\mathbf{a} = \mathbf{X} \setminus \mathbf{y}$). Die Matrix **X** kann in MATLAB spaltenweise aufgebaut werden. Dazu ist es am einfachsten, wenn die Stützstellen x_i als ein Spaltenvektor **x** dargestellt werden. Das Codestück zum Aufbau der Matrix könnte dann folgende Struktur haben:

```
X = zeros(n+1);
for j=0:n;
    X(:,j+1) = ...
end
```

Um ein Polynom, das in monomialer Darstellung vorliegt, an einer bestimmten Stelle auszuwerten, schreibt man das Polynom am Besten zuerst einmal um. Es gilt:

$$p(z) = a_n z^n + a_{n-1} z^{n-1} + \dots + a_1 z + a_0$$

= $(\dots ((a_n z + a_{n-1})z + a_{n-2})z + \dots)z + a_0.$

Die zweite Form hat den Vorteil, dass sie mit einem Minimum an Multiplikationen auskommt. Daher ist eine Auswertung in dieser Form schneller. In MATLAB könnte man dies mit Hilfe einer for-Schleife umsetzen und damit diesen Ausdruck von innen her berechnen. In jedem Schritt wird dadurch eine weitere Klammer verrechnet. Dies ergäbe dann z.B. folgende Struktur:

```
p = a(n+1);
for j = n-1 : -1 : 0
p = ...
```

Dieses Vorgehen zum Auswerten eines Polynoms wird Horner-Schema genannt.

Lagrange-Interpolation

Für die Lagrange-Interpolation ist

$$p(z) = \sum_{j=0}^{n} b_j L_j(z),$$

wobei L_j das j-te Lagrange-Polynom bezeichnet:

$$L_j(z) = \prod_{k \neq j} \frac{z - x_k}{x_j - x_k}.$$

Auch hier können die Gewichte b_j durch die Bedingung $p(x_i) = y_i$ für i = 0, 1, ..., n bestimmt werden. Da aber $L_i(x_j) = \delta_{ij}$ (Kronecker-Symbol) gilt, gibt es jedoch eine grosse Vereinfachung, denn es gilt $b_j = y_j$ für j = 0, 1, ..., n.

Die Auswertung des Integrationspolynoms ist jedoch schwieriger. Der Hauptteil des Programms ist eine geschachtelte for-Schleife. Die äussere Schleife ist für die Summe und die innere Schleife für das Produkt, welches bei jedem Summanden neu berechnet werden muss. Der Hauptteil des Programms lagrange_interpol könnte somit wie folgt aussehen: