

Einschub 3.6.9. ... "Beweis" des Satzes. Existenz von q und r durch das Verfahren der Polynomdivision. Eindeutigkeit von q und r

Seien $q \cdot g + r = f = q' \cdot g + r'$ zwei Darstellungen von f .
 Zu zeigen ist $q = q'$ und $r = r'$. Für die Polynome r, r' gilt
 $\text{grad}(r) < \text{grad}(g)$ und $\text{grad}(r') < \text{grad}(g)$. Dann: $q \cdot g + r = q' \cdot g + r'$
 $\Rightarrow q \cdot g - q' \cdot g = r' - r \Rightarrow (q - q') \cdot g = r' - r$
 $\Rightarrow q - q' = 0$ (da $\text{grad}(r' - r) < \text{grad}(g)$ und $\text{grad}((q - q') \cdot g) \geq \text{grad}(g)$ falls $q - q' \neq 0$)
 $\Rightarrow q = q' \Rightarrow r = r' \quad \square$

3.7 Nullstellen von Polynomen

Wie für quadratische Funktionen liefert der Ansatz

$$f(x) = a(x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_n), \quad a \neq 0 \quad f(x_i) = 0$$

ein Polynom

$$f(x) = ax^n + \dots$$

vom Grad n mit genau den Nullstellen x_1, \dots, x_n . Diese Darstellung heit entsprechend auch *Linearfaktorzerlegung*. Ist eine Nullstelle x_1 bekannt, so kann man den zugehrigen Linearfaktor $x - x_1$ abspalten:

Einschub 3.7.1. ... $f(x) = x^3 - 2x^2 - 5x + 6$, $f(1) = 1 - 2 - 5 + 6 = 0$

also f hat Nullstelle $x_1 = 1$. Also ist f durch $x - x_1 = x - 1$ ohne

Rest teilbar:

$$(x^3 - 2x^2 - 5x + 6) : (x - 1) = x^2 - x - 6$$

$$-(x^3 - x^2)$$

$$-x^2 - 5x + 6$$

$$-(-x^2 + x)$$

$$-6x + 6$$

$$-(-6x + 6)$$

$$0$$

also:

$$x^3 - 2x^2 - 5x + 6 = (x^2 - x - 6)(x - 1)$$

$$= f(x)$$

$$= g(x)$$

Nullstellen von $g(x)$:

$$x = \frac{1}{2} \pm \sqrt{\left(\frac{1}{2}\right)^2 + 6} = \frac{1}{2} \pm \sqrt{\frac{25}{4}} = \frac{1}{2} \pm \frac{5}{2}$$

$$\Rightarrow x = 3 \text{ oder } x = -2$$

ausgesagt

$$f(x) = (x - 3)(x + 2)(x - 1)$$

Satz 3.7.2. Sei f ein Polynom vom Grad n , dann gilt:

Der Punkt $x_1 \in \mathbb{R}$ ist genau dann eine Nullstelle von f , wenn es ein Polynom g vom Grad $n - 1$ mit

$$f(x) = (x - x_1)g(x)$$

gibt. Das bedeutet, dass $x - x_1$ das Polynom f ohne Rest teilt.

Beweis Aufgrund der Division mit Rest existieren Polynome q und r mit

$$f(x) = q(x)(x - x_1) + r(x), \text{ mit } \text{grad}(r) < \text{grad}(x - x_1) = 1,$$

d.h. $r(x) = r_0$ ist eine Konstante. Nun ist x_1 genau dann eine Nullstelle von f , wenn

$$0 = f(x_1) = q(x_1)(x_1 - x_1) + r(x_1) = r_0,$$

also genau dann, wenn $f(x)$ ohne Rest durch $(x - x_1)$ teilbar ist. □

Folgerung 3.7.3. Sei f ein Polynom vom Grad $n \geq 1$, dann gilt:

Sind x_1, \dots, x_k die paarweise verschiedenen Nullstellen von f , so gibt es natrliche Zahlen n_1, \dots, n_k und ein Polynom g vom Grad $n - n_1 - n_2 - \dots - n_k$ ohne reelle Nullstellen, so dass gilt:

$$f(x) = (x - x_1)^{n_1}(x - x_2)^{n_2} \dots (x - x_k)^{n_k} g(x).$$

Insbesondere hat ein Polynom vom Grad n hchstens n reelle Nullstellen.

Einschub 3.7.4. ... Bsp $f(x) = 2(x - 1)^3(x + 2)^4(x - 3)^1(x^2 + 1)$

$$n_1 = 3$$

$$x_1 = 1$$

$$n_2 = 4$$

$$x_2 = -2$$

$$n_3 = 1$$

$$x_3 = 3$$

$$\text{grad}(g) = 2, \text{ grad}(f) = 10, 10 - 3 - 4 - 1 = 2 = \text{grad}(g)$$

hat keine reelle Nullstelle, aber zwei NST in \mathbb{C} : $i, -i$.

$$(\text{in } \mathbb{C}: i^2 = -1)$$

Bemerkung 3.7.5. In den komplexen Zahlen gilt sogar der *Fundamentalsatz der Algebra*:

„Jedes Polynom vom Grad $n \geq 1$ besitzt eine komplexe Nullstelle.“

Durch sukzessiven Abspalten der Nullstellen folgt, dass für jedes Polynom f vom Grad $n \geq 1$ komplexe Zahlen $x_1, \dots, x_n \in \mathbb{C}$ als Nullstellen von f mit

$$f(x) = a(x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_n)$$

existieren.

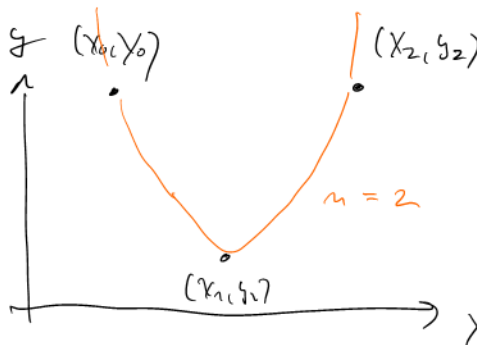
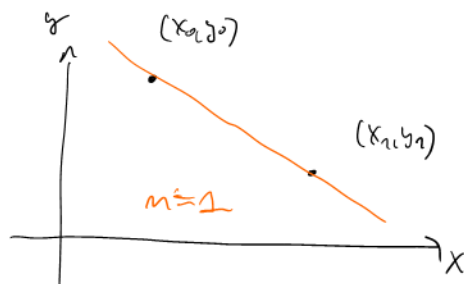
Im Reellen kann man mithilfe dieser Überlegungen (in den komplexen Zahlen) zeigen, dass sich jedes Polynom in Linearfaktoren und quadratische Faktoren zerlegen lässt: Für jedes Polynom f vom Grad $n \geq 1$ mit reellen Koeffizienten und reellen Nullstellen x_1, \dots, x_k gibt es quadratische Funktionen q_1, \dots, q_m ohne reelle Nullstellen, so dass

$$f(x) = a(x - x_1)(x - x_2) \dots (x - x_k) \underbrace{q_1(x) \dots q_m(x)}_{g(x)} \quad (\text{Reelle Produktdarstellung})$$

gilt.

3.8 Anwendung: Interpolation

Einschub 3.8.1. ...



Satz 3.8.2. Seien $(x_0, y_0), (x_1, y_1), \dots, (x_n, y_n)$ Punkte mit paarweise verschiedenen x_i 's. Dann gibt es genau ein Polynom f vom Grad höchstens n mit $f(x_i) = y_i$ für alle $i = 0, 1, \dots, n$. Diese Polynomfunktion f heißt Interpolationspolynom.

Zum Beweis der Existenz solcher Polynome betrachtet man die sogenannten *Lagrange-Interpolationspolynome*

$$p_i(x) := \frac{(x - x_0) \cdot \dots \cdot (x - x_{i-1}) \cdot (x - x_{i+1}) \cdot \dots \cdot (x - x_n)}{(x_i - x_0) \cdot \dots \cdot (x_i - x_{i-1}) \cdot (x_i - x_{i+1}) \cdot \dots \cdot (x_i - x_n)}; \quad i = 0, 1, \dots, n,$$

für die gilt

$$p_i(x_j) = \begin{cases} 0, & \text{falls } i \neq j \\ 1, & \text{falls } i = j \end{cases}$$

Dann ist

$$f(x) := \sum_{j=0}^n y_j p_j(x)$$

das gesuchte Polynom.

Einschub 3.8.3. ...



Die Eindeutigkeit einer solchen Darstellung zeigt man so: Sind f und g Interpolationspolynome, dann hat $f - g$ ein Polynom vom Grad höchstens n mit $n + 1$ Nullstellen x_0, \dots, x_n . Daher muss $f - g$ das Nullpolynom sein, also $f = g$.

Zur Berechnung des Interpolationspolynoms kann man daher die Lagrange-Interpolationspolynome bestimmen und dann f wie oben angegeben berechnen.

Alternativ kann man mit $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ ansetzen und aus den Gleichungen

$$f(x_0) = y_0, \dots, f(x_n) = y_n$$

ein lineares Gleichungssystem mit $n + 1$ Gleichungen und den $n + 1$ Unbekannten a_n, \dots, a_0 erhalten. Dieses lineare Gleichungssystem hat nach dem vorstehenden Satz genau eine Lösung, nämlich die Koeffizienten des Interpolationspolynoms.

Es folgt ein Beispiel zur Lagrange-Interpolation:

Einschub 3.8.4. ... Beispiel zur Interpolation. Betrachte $P_0(-1, 6)$, $P_1(1, 2)$, $P_2(2, 3)$ (3 Punkte \leadsto Polynom vom Grad 2), also Ansatz:

$f(x) = ax^2 + bx + c$. Erhalte Gleichungen wie folgt: Punkte liegen auf Graph f , also gilt: $f(-1) = 6$, $f(1) = 2$, $f(2) = 3 \Rightarrow$

$$\begin{cases} 6 = f(-1) = a - b + c \\ 2 = f(1) = a + b + c \\ 3 = f(2) = 4a + 2b + c \end{cases}$$

erhalte ein LGS in 3 Variablen a, b, c mit 3 Gleichungen.

Lösung mit Gauss-Algorithmus:

$$\begin{array}{ccc|c} a & b & c & \\ 1 & -1 & 1 & 6 \\ 1 & 1 & 1 & 2 \\ 4 & 2 & 1 & 3 \end{array} \begin{array}{l} \\ \downarrow \ominus \\ \downarrow \ominus \end{array} \begin{array}{l} \\ \cdot 4 \\ \cdot 3 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 1 & 6 \\ 0 & 2 & 0 & -4 \\ 0 & 6 & -3 & -21 \end{array} \begin{array}{l} \\ \downarrow \cdot 3 \\ \downarrow \ominus \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc|c} 1 & -1 & 1 & 6 \\ 0 & 2 & 0 & -4 \\ 0 & 0 & -3 & -9 \end{array}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} -3c = -9 \Rightarrow c = 3 \\ 2b = -4 \Rightarrow b = -2 \end{cases}$$

$$\Rightarrow a = 6 + b - c = 6 - 2 - 3 = 1$$

Also $f(x) = x^2 - 2x + 3 \leftarrow$ Interpolationspolynom