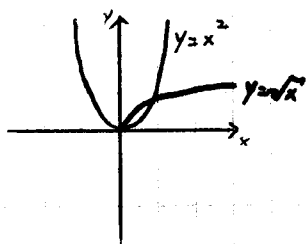
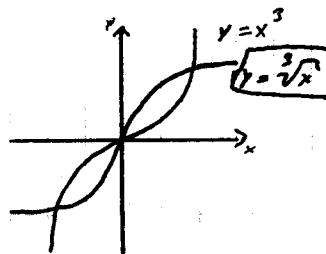


11.11.14 Bsp: $f(x) = x^3$; $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ streng monoton wachsend

$$f^{-1}(y) = \sqrt[3]{y}$$



Bsp: $y = x^2$

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ist nicht monoton

$$f|_{\mathbb{R}_{\geq 0}}: \mathbb{R}_{\geq 0} \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0} \quad x = \sqrt[3]{y}, \quad f^{-1}(x) = \sqrt{x}$$

Def: Eine ganzrational oder Polynomfunktion

$$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

ist eine Funktion die durch eine Formel der Art:

$$f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$$

gegeben ist. Dabei sind $a_0, \dots, a_n \in \mathbb{R}$ Konstanten, die sogenannten Koeffizienten.

Gilt $a_n \neq 0$, dann heißt $n = \deg f$ der Grad von f .

Polynome kann man addieren & multiplizieren.

$$(x^3 + x^2 + x + 1) + (x^2 + 2x + 3) = x^3 + 2x^2 + 3x + 4$$

$$\begin{aligned} (x^3 + x^2 + x + 1) \cdot (x^2 + 2x + 3) &= x^5 + (1+2)x^4 + (3+2+1)x^3 + (1+2+3)x^2 + (2+3)x + 1 \cdot 3 = \\ &= x^5 + 3x^4 + 6x^3 + 6x^2 + 5x + 3 \end{aligned}$$

Allgemein

$$f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$$

$$g(x) = b_m x^m + \dots + b_1 x + b_0$$

$$(f \cdot g)(x) = f(x) \cdot g(x) = \sum_{k=0}^{n+m} c_k x^k, \text{ wobei } c_k = \sum_{\substack{i,j \\ i+j=k}} a_i \cdot b_j$$

$0 \leq k \leq n, 0 \leq j \leq m$

Zusammenfassend gilt:

$$dy(f(x)g(x)) = dyf + dg$$

$$dy(f(x) + g(x)) = \max(dyf, dyg)$$

$$c_{nm} = a_n \cdot b_m \neq 0$$

$\neq \quad \neq$
 $0 \quad 0$

$$(x^2 + 1) + (-x^2 + 1) = 2$$

$$f = a_n x^n + \dots + a_0$$

$$g = b_m x^m + \dots + b_0$$

$$\deg(f+g) \leq \max(\deg f, \deg g) \text{ und } < \text{trifft genau dann auf, wenn } \deg f = \deg g (\Rightarrow n=m)$$

und $a_n = -b_m$ gilt. (a_n heißt Leitkoeffizient)

Mit $\mathbb{R}[x]$ bezeichnen wir die Menge der Polynome

Satz: (Division mit Rest für Polynome)

Sei $f, g \in \mathbb{R}[x]$ und $g \neq 0$, d.h. nicht das Nullpolynom, dann existieren Polynome $q, r \in \mathbb{R}[x]$

$$\left(\deg 0 := -\infty \right. \\ \left. \begin{array}{l} \text{mit: } 1) f = qg + r \\ \text{2) } \deg r < \deg g \end{array} \right. \\ \left. \begin{array}{l} \text{0-Polynom} \end{array} \right)$$

Beweis: (per Algorithmus) $\rightarrow$ schriftl. Division Bemerkung: Man kann auch Polynome mit

$$f = x^4 + x^3 + x^2 + x + 1, \quad g = x^2 + 1$$

komplexen Koeffizienten betrachten.

$$\begin{array}{r} (x^4 + x^3 + x^2 + x + 1) : (x^2 + 1) = x^2 + x \text{ Rest } 1 \\ \underline{-(x^4 + x^2)} \\ x^3 + x^2 + x + 1 \\ \underline{-(x^3 + x)} \\ x^2 + x + 1 \\ \underline{-(x^2 + 1)} \\ x \end{array}$$

$$f = a_n x^n + \dots + a_0, \quad a_i \in \mathbb{C}$$

$\mathbb{C}[x]$ heißt Menge der komplexen Polynome.

Folgerung 1: $f \in \mathbb{R}[x]$ ein Polynom und $a \in \mathbb{R}$, a ist genau dann eine Nullstelle in $\mathbb{R}$ (d.h. $f(a) = 0$)

$$\text{wenn } f(x) = (x-a)g(x)$$

$$f(x) = g(x)(x-a) + c, \text{ wobei } r=c \text{ eine Konstante. Polynom ist wegen } \deg r < \deg(x-a)=1$$

a einsetzen gilt:

$$f(a) = g(a) \cdot 0 + c$$

$$\Rightarrow c = f(a) \Rightarrow f(x) = g(x)(x-a) + f(a)$$

$$\text{Also } f(a) = 0 (\Leftrightarrow) f(x) = g(x)(x-a)$$

Folgerung 2: Ein Polynom $f \in \mathbb{R}[x]$ im Grad $\deg f = n$ hat höchstens n Nullstellen in $\mathbb{R}$

Bsp: $f(x) = x^4 - 2x^2 + 1$ hat Nullstelle 1

$$(x^4 - 2x^2 + 1) : (x-1) = x^3 + x^2 - x - 1$$

$$g(x) = (x^2 + 1)(x-1)$$

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

$\hookrightarrow$ hat keine Nullstellen in $\mathbb{R}$

$$\begin{array}{r} x^4 - 2x^2 + 1 \\ \underline{-(x^3 - x^2 + x - 1)} \\ x^3 - x^2 + 1 \\ \underline{-(x^3 - x^2 + x - 1)} \\ -x + 1 \\ \underline{-(-x + 1)} \\ 0 \end{array}$$

11.11.14

Def: Sei $f \in \mathbb{R}[x]$, $a \in \mathbb{R}$ eine Nullstelle, dann läßt sich

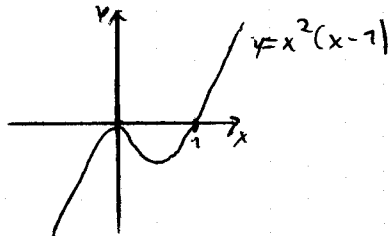
$$f(x) = (x-a)^m \cdot g(x) \quad (\text{wobei } g(a) \neq 0)$$

$$m \in \mathbb{Z}_{\geq 1}$$

Man nennt m -Vielfache der Nullen a von f

Bsp: $f(x) = x^2(x-1)$ hat 2 Nullstellen $\{0, 1\}$

0 mit Vielfachheit 2 und 1 mit Vielfachheit 1 (einfache Nullstelle)



Division mit Rest und Folgerung 1 gilt auch für $\mathbb{C}[x]$

Satz: (Gauß, Fundamentalsatz der Algebra)

Jedes Polynom $f \in \mathbb{C}[x]$ mit $\deg f \geq 1$ hat mit Vielfachheit gezählt genau n Nullstellen.

Insbesondere wenigstens eine Nullstelle.

$$f(x) = x^4 - 2x^2 + 1 = (x-1)^2(x+1)^2 = [(x-1)(x+1)]^2 = (x^2-1)^2$$

$$f(x) = x^4(x^2+1) = x^2(x-i)(x+i)$$

keine Nullstelle in $\mathbb{R}$, aber in $\mathbb{C}(\pm i)$

Folgerung: Für $f \in \mathbb{C}[x]$, $\deg f \geq 1$, hat die Gleichung $f(x)=0$ eine Lösung $x=z \in \mathbb{C}$

$$\left(\begin{array}{l} \left(y = x^2 + 1 + \frac{x+1}{x^2-1} \right) = \frac{x^4+x}{x^2-1} \quad NS = \{0, -1\} \\ x^4+x = x(x+1)(x^2-1) \quad \text{Pole } \{\pm 1\} \end{array} \right) !$$