

WS 2003/04

Diskrete Strukturen I

Ernst W. Mayr

mayr@in.tum.de
Institut für Informatik
Technische Universität München

11-18-2004

Definition

Sei R ein (kommutativer) Ring. Ein **Polynom** über R in der Variablen x ist eine Funktion p der Form

$$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0 ,$$

wobei $n \in \mathbb{N}_0$, $a_i \in R$ und $a_n \neq 0$.

n heißt der **Grad** des Polynoms, a_0, \dots, a_n seine **Koeffizienten**.

$R[x]$ bezeichnet die Menge der Polynome über dem Ring R in der Variablen x .

Definition

Sei R ein (kommutativer) Ring. Ein **Polynom** über R in der Variablen x ist eine Funktion p der Form

$$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_1 x + a_0 ,$$

wobei $n \in \mathbb{N}_0$, $a_i \in R$ und $a_n \neq 0$.

n heißt der **Grad** des Polynoms, a_0, \dots, a_n seine **Koeffizienten**.

$R[x]$ bezeichnet die Menge der Polynome über dem Ring R in der Variablen x .

Bemerkungen:

1. Das Nullpolynom $p(x) = 0$ hat Grad 0.

2. Formal kann das Polynom

$p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ auch mit der Folge (a_0, a_1, \dots, a_n) gleichgesetzt werden.

Beispiel

-
-
-

Bemerkungen:

1. Das Nullpolynom $p(x) = 0$ hat Grad 0.
2. Formal kann das Polynom $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ auch mit der Folge (a_0, a_1, \dots, a_n) gleichgesetzt werden.

Beispiel

- $p(x) = x^2 - 2x + 1$ ist ein Polynom vom Grad 2.
- Die Nullstellen $\{x \mid p(x) = 0\}$ sind $\{1, 1\}$ (ein Polynom vom Grad 2).
- $p(x) = x^2 - 2x + 1 = (x-1)^2$ ist ein Polynom vom Grad 2.

Bemerkungen:

1. Das Nullpolynom $p(x) = 0$ hat Grad 0.
2. Formal kann das Polynom $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ auch mit der Folge (a_0, a_1, \dots, a_n) gleichgesetzt werden.

Beispiel

- $p(x) = x^2 - 2x + 1$ ist ein Polynom vom Grad 2.
- Eine lineare Funktion $f(x) = ax + b$ mit $a \neq 0$ ist ein Polynom vom Grad 1.
- Konstante Funktionen $f(x) = c$ sind Polynome vom Grad 0.

Bemerkungen:

1. Das Nullpolynom $p(x) = 0$ hat Grad 0.
2. Formal kann das Polynom $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ auch mit der Folge (a_0, a_1, \dots, a_n) gleichgesetzt werden.

Beispiel

- $p(x) = x^2 - 2x + 1$ ist ein Polynom vom Grad 2.
- Eine lineare Funktion $f(x) = ax + b$ mit $a \neq 0$ ist ein Polynom vom Grad 1.
- Konstante Funktionen $f(x) = c$ sind Polynome vom Grad 0.

Bemerkungen:

1. Das Nullpolynom $p(x) = 0$ hat Grad 0.
2. Formal kann das Polynom $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ auch mit der Folge (a_0, a_1, \dots, a_n) gleichgesetzt werden.

Beispiel

- $p(x) = x^2 - 2x + 1$ ist ein Polynom vom Grad 2.
- Eine lineare Funktion $f(x) = ax + b$ mit $a \neq 0$ ist ein Polynom vom Grad 1.
- Konstante Funktionen $f(x) = c$ sind Polynome vom Grad 0.

Bemerkungen:

1. Das Nullpolynom $p(x) = 0$ hat Grad 0.
2. Formal kann das Polynom $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$ auch mit der Folge (a_0, a_1, \dots, a_n) gleichgesetzt werden.

Beispiel

- $p(x) = x^2 - 2x + 1$ ist ein Polynom vom Grad 2.
- Eine lineare Funktion $f(x) = ax + b$ mit $a \neq 0$ ist ein Polynom vom Grad 1.
- Konstante Funktionen $f(x) = c$ sind Polynome vom Grad 0.

Berechnung des Funktionswertes

Um den Wert eines Polynoms an einer bestimmten Stelle x_0 zu bestimmen, verwendet man besten das sogenannte **Hornerschema**:

$$\begin{aligned} p(x) &= a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \\ &= ((\dots (((a_n x + a_{n-1})x + a_{n-2})x + \dots)x + a_1)x + a_0. \end{aligned}$$

Hat man die Koeffizienten in einem Array $a[0..n]$ abgespeichert, kann man den Funktionswert $p(x_0)$ daher wie folgt berechnen:

```
>0   $p \leftarrow a[n]$ 
>0  for  $i = n-1$  downto 0 do
>0   $p \leftarrow p \cdot x_0 + a[i]$ 
>0  end
>0  return( $p$ )
>0  end
```

Beobachtung:

Für die Auswertung eines Polynoms vom Grad n genügen $O(n)$ Multiplikationen und Additionen.

Hat man die Koeffizienten in einem Array $a[0..n]$ abgespeichert, kann man den Funktionswert $p(x_0)$ daher wie folgt berechnen:

```
>0   $p \leftarrow a[n]$ 
>0  for  $i = n-1$  downto 0 do
>0   $p \leftarrow p \cdot x_0 + a[i]$ 
>0  end
>0  return( $p$ )
>0  end
```

Beobachtung:

Für die Auswertung eines Polynoms vom Grad n genügen $O(n)$ Multiplikationen und Additionen.

Addition

Die Summe zweier Polynome $a(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0$ und $b(x) = b_n x^n + \cdots + b_1 x + b_0$ ist definiert durch

$$(a + b)(x) = c_n x^n + \cdots + c_1 x + c_0, \quad \text{wobei } c_i = a_i + b_i .$$

Bemerkungen:

- An sich fehlende Koeffizienten sind gleich 0 gesetzt.
- Für den Grad des Summenpolynoms gilt

$$\text{grad}(a + b) \leq \max\{\text{grad}(a), \text{grad}(b)\} .$$

Addition

Die Summe zweier Polynome $a(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0$ und $b(x) = b_n x^n + \cdots + b_1 x + b_0$ ist definiert durch

$$(a + b)(x) = c_n x^n + \cdots + c_1 x + c_0, \quad \text{wobei } c_i = a_i + b_i .$$

Bemerkungen:

- An sich fehlende Koeffizienten sind gleich 0 gesetzt.
- Für den Grad des Summenpolynoms gilt

$$\text{grad}(a + b) \leq \max\{\text{grad}(a), \text{grad}(b)\} .$$

Addition

Die Summe zweier Polynome $a(x) = a_n x^n + \cdots + a_1 x + a_0$ und $b(x) = b_n x^n + \cdots + b_1 x + b_0$ ist definiert durch

$$(a + b)(x) = c_n x^n + \cdots + c_1 x + c_0, \quad \text{wobei } c_i = a_i + b_i .$$

Bemerkungen:

- An sich fehlende Koeffizienten sind gleich 0 gesetzt.
- Für den Grad des Summenpolynoms gilt

$$\text{grad}(a + b) \leq \max\{\text{grad}(a), \text{grad}(b)\} .$$

Beispiel

1. Für $a(x) = x^2 - 3x + 5$ und $b(x) = 4x + 2$ ergibt sich
 $(a + b)(x) = x^2 + x + 7$.

Hier gilt $\text{grad}(a + b) = 2 = \text{grad}(a)$.

2. Für $a(x) = x^3 + 1$ und $b(x) = -x^3 + 1$ ergibt sich hingegen
 $(a + b)(x) = 2$ und somit

$\text{grad}(a + b) = 0 < 3 = \max\{\text{grad}(a), \text{grad}(b)\}$.

Beobachtung:

Die Summe (und natürlich auch die Differenz) zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n)$ berechnen.

Beispiel

1. Für $a(x) = x^2 - 3x + 5$ und $b(x) = 4x + 2$ ergibt sich
 $(a + b)(x) = x^2 + x + 7$.

Hier gilt $\text{grad}(a + b) = 2 = \text{grad}(a)$.

2. Für $a(x) = x^3 + 1$ und $b(x) = -x^3 + 1$ ergibt sich hingegen
 $(a + b)(x) = 2$ und somit

$\text{grad}(a + b) = 0 < 3 = \max\{\text{grad}(a), \text{grad}(b)\}$.

Beobachtung:

Die Summe (und natürlich auch die Differenz) zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n)$ berechnen.

Beispiel

1. Für $a(x) = x^2 - 3x + 5$ und $b(x) = 4x + 2$ ergibt sich

$$(a + b)(x) = x^2 + x + 7.$$

Hier gilt $\text{grad}(a + b) = 2 = \text{grad}(a)$.

2. Für $a(x) = x^3 + 1$ und $b(x) = -x^3 + 1$ ergibt sich hingegen

$$(a + b)(x) = 2 \text{ und somit}$$

$$\text{grad}(a + b) = 0 < 3 = \max\{\text{grad}(a), \text{grad}(b)\}.$$

Beobachtung:

Die Summe (und natürlich auch die Differenz) zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n)$ berechnen.

Beispiel

1. Für $a(x) = x^2 - 3x + 5$ und $b(x) = 4x + 2$ ergibt sich
 $(a + b)(x) = x^2 + x + 7$.

Hier gilt $\text{grad}(a + b) = 2 = \text{grad}(a)$.

2. Für $a(x) = x^3 + 1$ und $b(x) = -x^3 + 1$ ergibt sich hingegen
 $(a + b)(x) = 2$ und somit

$\text{grad}(a + b) = 0 < 3 = \max\{\text{grad}(a), \text{grad}(b)\}$.

Beobachtung:

Die Summe (und natürlich auch die Differenz) zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n)$ berechnen.

Multiplikation

Das Produkt zweier Polynome $a(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ und $b(x) = b_m x^m + \dots + b_1 x + b_0$ erhält man durch Ausmultiplizieren und anschließendes Sortieren und Zusammenfassen der Koeffizienten. Also

$$(a \cdot b)(x) = c_{n+m} x^{n+m} + \dots + c_1 x + c_0, \quad \text{wobei } c_i = \sum_{j=0}^i a_j b_{i-j}.$$

Für den Grad des Produktpolynoms gilt

$$\text{grad}(a \cdot b) = \text{grad}(a) + \text{grad}(b).$$

Multiplikation

Das Produkt zweier Polynome $a(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$ und $b(x) = b_m x^m + \dots + b_1 x + b_0$ erhält man durch Ausmultiplizieren und anschließendes Sortieren und Zusammenfassen der Koeffizienten. Also

$$(a \cdot b)(x) = c_{n+m} x^{n+m} + \dots + c_1 x + c_0, \quad \text{wobei } c_i = \sum_{j=0}^i a_j b_{i-j}.$$

Für den Grad des Produktpolynoms gilt

$$\text{grad}(a \cdot b) = \text{grad}(a) + \text{grad}(b) .$$

Beispiel

Für $a(x) = x^2 - 3x + 5$ und $b(x) = 4x + 2$ ergibt sich

$$\begin{aligned}(a \cdot b)(x) &= (1 \cdot 4)x^3 + (1 \cdot 2 + (-3) \cdot 4)x^2 + ((-3) \cdot 2 + 5 \cdot 4)x + 5 \cdot 2 \\ &= 4x^3 - 10x^2 + 14x + 10.\end{aligned}$$

Man sagt auch, dass die Koeffizienten

$$c_i = \sum_{j=0}^i a_j b_{i-j}$$

des Produktpolynoms durch **Faltung** der Koeffizientenfolgen von $a(x)$ und $b(x)$ entstehen.

Beispiel

Für $a(x) = x^2 - 3x + 5$ und $b(x) = 4x + 2$ ergibt sich

$$\begin{aligned}(a \cdot b)(x) &= (1 \cdot 4)x^3 + (1 \cdot 2 + (-3) \cdot 4)x^2 + ((-3) \cdot 2 + 5 \cdot 4)x + 5 \cdot 2 \\ &= 4x^3 - 10x^2 + 14x + 10.\end{aligned}$$

Man sagt auch, dass die Koeffizienten

$$c_i = \sum_{j=0}^i a_j b_{i-j}$$

des Produktpolynoms durch **Faltung** der Koeffizientenfolgen von $a(x)$ und $b(x)$ entstehen.

Beobachtung:

Die Multiplikation zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n^2)$ berechnen.

Es gibt dafür aber auch schnellere Algorithmen!

Beobachtung:

Die Multiplikation zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n^2)$ berechnen.

Es gibt dafür aber auch schnellere Algorithmen!

Division

Betrachte das Schema

$$\begin{array}{r}
 2x^4 + x^3 + + + \\
 - (2x^4 + 2x^3 - 2x^2) \\
 \hline
 -x^3 + 2x^2 + x + 3 \\
 - (-x^3 - x^2 + x) \\
 \hline
 3x^2 + + 3 \\
 - (3x^2 + 3x - 3) \\
 \hline
 -3x + 6
 \end{array}
 \qquad
 x + 3 \div x^2 + x - 1 = 2x^2 - x + 3$$

Division

Betrachte das Schema

$$\begin{array}{r}
 2x^4 + x^3 + + + \\
 - (2x^4 + 2x^3 - 2x^2) \\
 \hline
 - x^3 + 2x^2 + x + 3 \\
 - (-x^3 - x^2 + x) \\
 \hline
 3x^2 + + 3 \\
 - (3x^2 + 3x - 3) \\
 \hline
 - 3x + 6
 \end{array}
 \qquad
 x + 3 \div x^2 + x - 1 = 2x^2 - x + 3$$

Division

Betrachte das Schema

$$\begin{array}{r}
 2x^4 + x^3 + + + \\
 - (2x^4 + 2x^3 - 2x^2) \\
 \hline
 - x^3 + 2x^2 + x + 3 \\
 - (-x^3 - x^2 + x) \\
 \hline
 3x^2 + + 3 \\
 - (3x^2 + 3x - 3) \\
 \hline
 - 3x + 6
 \end{array}
 \qquad
 x + 3 \div x^2 + x - 1 = 2x^2 - x + 3$$

Division

Betrachte das Schema

$$\begin{array}{r}
 2x^4 + x^3 + + + \\
 - (2x^4 + 2x^3 - 2x^2) \\
 \hline
 - x^3 + 2x^2 + x + 3 \\
 - (-x^3 - x^2 + x) \\
 \hline
 3x^2 + + 3 \\
 - (3x^2 + 3x - 3) \\
 \hline
 - 3x + 6
 \end{array}
 \qquad
 x + 3 \div x^2 + x - 1 = 2x^2 - x + 3$$

Division

Betrachte das Schema

$$\begin{array}{r}
 2x^4 + x^3 + + + \\
 - (2x^4 + 2x^3 - 2x^2) \\
 \hline
 -x^3 + 2x^2 + x + 3 \\
 - (-x^3 - x^2 + x) \\
 \hline
 3x^2 + + 3 \\
 - (3x^2 + 3x - 3) \\
 \hline
 -3x + 6
 \end{array}
 \qquad
 x + 3 \div x^2 + x - 1 = 2x^2 - x + 3$$

Division

Betrachte das Schema

$$\begin{array}{r}
 2x^4 + x^3 + + + \\
 - (2x^4 + 2x^3 - 2x^2) \\
 \hline
 -x^3 + 2x^2 + x + 3 \\
 - (-x^3 - x^2 + x) \\
 \hline
 3x^2 + + 3 \\
 - (3x^2 + 3x - 3) \\
 \hline
 -3x + 6
 \end{array}
 \qquad
 x + 3 \div x^2 + x - 1 = 2x^2 - x + 3$$

Division

Betrachte das Schema

$$\begin{array}{r}
 2x^4 + x^3 + + + \\
 - (2x^4 + 2x^3 - 2x^2) \\
 \hline
 - x^3 + 2x^2 + x + 3 \\
 - (-x^3 - x^2 + x) \\
 \hline
 3x^2 + + 3 \\
 - (3x^2 + 3x - 3) \\
 \hline
 - 3x + 6
 \end{array}
 \qquad
 x + 3 \div x^2 + x - 1 = 2x^2 - x + 3$$

Satz

5 Zu je zwei Polynomen $a(x)$ und $b(x)$, $b \neq 0$, gibt es eindeutig bestimmte Polynome $q(x)$ und $r(x)$, so dass

$$a(x) = q(x)b(x) + r(x) \quad \text{und} \quad r = 0 \quad \text{oder} \quad \text{grad}(r) < \text{grad}(b).$$

Beispiel

Im vorhergehenden Schema war das

$$\underbrace{2x^4 + x^3 + x + 3}_{a(x)} = \underbrace{(2x^2 - x + 3)}_{q(x)} \cdot \underbrace{(x^2 + x - 1)}_{b(x)} + \underbrace{(-3x + 6)}_{r(x)}$$

Satz

5 Zu je zwei Polynomen $a(x)$ und $b(x)$, $b \neq 0$, gibt es eindeutig bestimmte Polynome $q(x)$ und $r(x)$, so dass

$$a(x) = q(x)b(x) + r(x) \quad \text{und} \quad r = 0 \quad \text{oder} \quad \text{grad}(r) < \text{grad}(b).$$

Beispiel

Im vorhergehenden Schema war das

$$\underbrace{2x^4 + x^3 + x + 3}_{a(x)} = \underbrace{(2x^2 - x + 3)}_{q(x)} \cdot \underbrace{(x^2 + x - 1)}_{b(x)} + \underbrace{(-3x + 6)}_{r(x)}$$

Beweis:

Gilt $\text{grad}(a) < \text{grad}(b)$, so kann man $q = 0$ und $r = a$ setzen. Sei also $\text{grad}(a) \geq \text{grad}(b)$.

Induktion über $\text{grad}(a)$:

Ist $\text{grad}(a) = 0$, so folgt aus $\text{grad}(a) \geq \text{grad}(b)$, dass a und b beides konstante Funktionen sind. Also $a(x) = a_0$ und $b(x) = b_0$ mit $b_0 \neq 0$. Wir können daher $q(x) = a_0/b_0$ und $r(x) = 0$ setzen.

Beweis:

Gilt $\text{grad}(a) < \text{grad}(b)$, so kann man $q = 0$ und $r = a$ setzen. Sei also $\text{grad}(a) \geq \text{grad}(b)$.

Induktion über $\text{grad}(a)$:

Ist $\text{grad}(a) = 0$, so folgt aus $\text{grad}(a) \geq \text{grad}(b)$, dass a und b beides konstante Funktionen sind. Also $a(x) = a_0$ und $b(x) = b_0$ mit $b_0 \neq 0$. Wir können daher $q(x) = a_0/b_0$ und $r(x) = 0$ setzen.

Ist $\text{grad}(a) = n > 0$ und $\text{grad}(b) = m, m \leq n$, und

$$a(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0, \quad a_n \neq 0,$$

$$b(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_1 x + b_0, \quad b_m \neq 0$$

so setzen wir

$$\tilde{a}(x) = a(x) - (a_n/b_m)x^{n-m} \cdot b(x).$$

Dann gilt $\text{grad}(\tilde{a}) < \text{grad}(a)$.

Nach Induktionsannahme gibt es daher Polynome $\tilde{q}(x)$ und $\tilde{r}(x)$ mit $\tilde{a}(x) = \tilde{q}(x) \cdot b(x) + \tilde{r}(x)$, mit $\tilde{r}(x) = 0$ oder $\text{grad}(\tilde{r}) < \text{grad}(b)$. Es gilt

$$a(x) = (a_n/b_m)x^{n-m}b(x) + \tilde{q}(x)b(x) + \tilde{r}(x) = q(x)b(x) + r(x).$$

$$a(x) = (a_n/b_m)x^{n-m}b(x) + \tilde{q}(x)b(x) + \tilde{r}(x) =: q(x)b(x) + r(x).$$

Ist $\text{grad}(a) = n > 0$ und $\text{grad}(b) = m$, $m \leq n$, und

$$a(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0, \quad a_n \neq 0,$$

$$b(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_1 x + b_0, \quad b_m \neq 0$$

so setzen wir

$$\tilde{a}(x) = a(x) - (a_n/b_m)x^{n-m} \cdot b(x).$$

Dann gilt $\text{grad}(\tilde{a}) < \text{grad}(a)$.

Nach Induktionsannahme gibt es daher Polynome $\tilde{q}(x)$ und $\tilde{r}(x)$ mit $\tilde{a}(x) = \tilde{q}(x) \cdot b(x) + \tilde{r}(x)$, mit $\tilde{r}(x) = 0$ oder $\text{grad}(\tilde{r}) < \text{grad}(b)$. Es gilt

$$a(x) = (a_n/b_m)x^{n-m}b(x) + \tilde{q}(x)b(x) + \tilde{r}(x) = q(x)b(x) + r(x).$$

$$a(x) = (a_n/b_m)x^{n-m}b(x) + \tilde{q}(x)b(x) + \tilde{r}(x) =: q(x)b(x) + r(x).$$

Ist $\text{grad}(a) = n > 0$ und $\text{grad}(b) = m, m \leq n$, und

$$a(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0, \quad a_n \neq 0,$$

$$b(x) = b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_1 x + b_0, \quad b_m \neq 0$$

so setzen wir

$$\tilde{a}(x) = a(x) - (a_n/b_m)x^{n-m} \cdot b(x).$$

Dann gilt $\text{grad}(\tilde{a}) < \text{grad}(a)$.

Nach Induktionsannahme gibt es daher Polynome $\tilde{q}(x)$ und $\tilde{r}(x)$ mit $\tilde{a}(x) = \tilde{q}(x) \cdot b(x) + \tilde{r}(x)$, mit $\tilde{r}(x) = 0$ oder $\text{grad}(\tilde{r}) < \text{grad}(b)$. Es gilt

$$a(x) = (a_n/b_m)x^{n-m}b(x) + \tilde{q}(x)b(x) + \tilde{r}(x) = q(x)b(x) + r(x).$$

$$a(x) = (a_n/b_m)x^{n-m}b(x) + \tilde{q}(x)b(x) + \tilde{r}(x) =: q(x)b(x) + r(x).$$

Um die **Eindeutigkeit** zu beweisen, nehmen wir an, es gebe für Polynome a und b zwei Darstellungen wie im Satz angegeben. Also $q \cdot b + r = a = \hat{q} \cdot b + \hat{r}$ und somit auch

$$(q - \hat{q}) \cdot b = (r - \hat{r}).$$

Falls $q \neq \hat{q}$, ist die linke Seite ein Polynom vom Grad $\geq \text{grad}(b)$. Da die rechte Seite aus der Differenz zweier Polynome vom Grad kleiner als $\text{grad}(b)$ besteht, Widerspruch! Also ist $q = \hat{q}$ und damit auch $r = \hat{r}$.

q. e. d.

Um die **Eindeutigkeit** zu beweisen, nehmen wir an, es gebe für Polynome a und b zwei Darstellungen wie im Satz angegeben. Also $q \cdot b + r = a = \hat{q} \cdot b + \hat{r}$ und somit auch

$$(q - \hat{q}) \cdot b = (r - \hat{r}).$$

Falls $q \neq \hat{q}$, ist die linke Seite ein Polynom vom Grad $\geq \text{grad}(b)$. Da die rechte Seite aus der Differenz zweier Polynome vom Grad kleiner als $\text{grad}(b)$ besteht, Widerspruch! Also ist $q = \hat{q}$ und damit auch $r = \hat{r}$.

q. e. d.

Beobachtung:

Für zwei Polynome a und b von Grad höchstens n kann man die Polynome q und r aus Satz 5 wie im Beispiel bestimmen. Da sich der Grad des Polynoms in jeder Zeile verringert, benötigen wir also höchstens n Multiplikationen von Polynomen mit Konstanten und n Subtraktionen von Polynomen vom Grad höchstens n . Insgesamt ergibt sich:

Die Division zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n^2)$ berechnen.

Beobachtung:

Für zwei Polynome a und b von Grad höchstens n kann man die Polynome q und r aus Satz 5 wie im Beispiel bestimmen. Da sich der Grad des Polynoms in jeder Zeile verringert, benötigen wir also höchstens n Multiplikationen von Polynomen mit Konstanten und n Subtraktionen von Polynomen vom Grad höchstens n . Insgesamt ergibt sich:

Die Division zweier Polynome vom Grad $\leq n$ lässt sich in Zeit $O(n^2)$ berechnen.

4.3.3 Nullstellen von Polynomen

Definition

Eine **Nullstelle** eines Polynoms p ist ein Wert x_0 mit $p(x_0) = 0$.

Lemma

6 Sei $p \in R[x]$, $x_0 \in R$ eine Nullstelle von p . Dann ist $p(x)$ ohne Rest durch $x - x_0$ teilbar.

Beweis.

Nach Satz 5 gibt es Polynome q und r mit

$p(x) = q(x) \cdot (x - x_0) + r(x)$ und $\text{grad}(r) < \text{grad}(x - x_0) = 1$,

also $\text{grad}(r) = 0$, d.h. $r(x) = r_0$. Wegen

$p(x_0) = q(x_0) \cdot (x_0 - x_0) + r_0 = r_0$ muss also r_0 gleich Null sein.

D.h., $p(x) = q(x) \cdot (x - x_0)$. □

4.3.3 Nullstellen von Polynomen

Definition

Eine **Nullstelle** eines Polynoms p ist ein Wert x_0 mit $p(x_0) = 0$.

Lemma

6 Sei $p \in R[x]$, $x_0 \in R$ eine Nullstelle von p . Dann ist $p(x)$ ohne Rest durch $x - x_0$ teilbar.

Beweis.

Nach Satz 5 gibt es Polynome q und r mit

$p(x) = q(x) \cdot (x - x_0) + r(x)$ und $\text{grad}(r) < \text{grad}(x - x_0) = 1$,

also $\text{grad}(r) = 0$, d.h. $r(x) = r_0$. Wegen

$p(x_0) = q(x_0) \cdot (x_0 - x_0) + r_0 = r_0$ muss also r_0 gleich Null sein.

D.h., $p(x) = q(x) \cdot (x - x_0)$. □

4.3.3 Nullstellen von Polynomen

Definition

Eine **Nullstelle** eines Polynoms p ist ein Wert x_0 mit $p(x_0) = 0$.

Lemma

6 Sei $p \in R[x]$, $x_0 \in R$ eine Nullstelle von p . Dann ist $p(x)$ ohne Rest durch $x - x_0$ teilbar.

Beweis.

Nach Satz 5 gibt es Polynome q und r mit

$p(x) = q(x) \cdot (x - x_0) + r(x)$ und $\text{grad}(r) < \text{grad}(x - x_0) = 1$,

also $\text{grad}(r) = 0$, d.h. $r(x) = r_0$. Wegen

$p(x_0) = q(x_0) \cdot (x_0 - x_0) + r_0 = r_0$ muss also r_0 gleich Null sein.

D.h., $p(x) = q(x) \cdot (x - x_0)$. □

Satz

7 (Fundamentalsatz der Algebra) Jedes Polynom $p \neq 0$ mit Grad n hat höchstens n Nullstellen.

Beweis.

Wir zeigen den Satz durch Induktion über den Grad des Polynoms. Ist p ein Polynom mit Grad 0, so ist die Aussage wegen der Annahme $p \neq 0$ offenbar richtig. Ist p ein Polynom mit Grad $n > 0$, so hat p entweder keine Nullstelle (und die Aussage ist somit trivialerweise richtig) oder p hat mindestens eine Nullstelle a . Dann gibt es nach Lemma 6 eine Darstellung $p(x) = q(x) \cdot (x - a)$ mit $\text{grad}(q) = n - 1$. Nach Induktionsannahme hat q höchstens $n - 1$ und somit p höchstens n Nullstellen. \square

Satz

7 (Fundamentalsatz der Algebra) Jedes Polynom $p \neq 0$ mit Grad n hat höchstens n Nullstellen.

Beweis.

Wir zeigen den Satz durch Induktion über den Grad des Polynoms. Ist p ein Polynom mit Grad 0, so ist die Aussage wegen der Annahme $p \neq 0$ offenbar richtig. Ist p ein Polynom mit Grad $n > 0$, so hat p entweder keine Nullstelle (und die Aussage ist somit trivialerweise richtig) oder p hat mindestens eine Nullstelle a . Dann gibt es nach Lemma 6 eine Darstellung $p(x) = q(x) \cdot (x - a)$ mit $\text{grad}(q) = n - 1$. Nach Induktionsannahme hat q höchstens $n - 1$ und somit p höchstens n Nullstellen. \square

Beispiel

- Das Polynom $x^2 - 1 = (x + 1)(x - 1)$ über \mathbb{R} hat zwei Nullstellen $x = +1$ und $x = -1$ in \mathbb{R} .
- Das Polynom $x^2 + 1$ hat keine einzige reelle Nullstelle.
- Das Polynom $x^2 + 1$ hat die beiden komplexen Nullstellen $x = i$ und $x = -i$, wobei i die imaginäre Einheit bezeichnet, also $i = \sqrt{-1}$.

Bemerkung: \mathbb{C} ist algebraisch abgeschlossen, da jedes Polynom $\in \mathbb{C}[x]$ vom Grad ≥ 1 mindestens eine Nullstelle $\in \mathbb{C}$ hat; \mathbb{R} und \mathbb{Q} sind nicht algebraisch abgeschlossen.

Beispiel

- Das Polynom $x^2 - 1 = (x + 1)(x - 1)$ über \mathbb{R} hat zwei Nullstellen $x = +1$ und $x = -1$ in \mathbb{R} .
- Das Polynom $x^2 + 1$ hat keine einzige reelle Nullstelle.
- Das Polynom $x^2 + 1$ hat die beiden komplexen Nullstellen $x = i$ und $x = -i$, wobei i die imaginäre Einheit bezeichnet, also $i = \sqrt{-1}$.

Bemerkung: \mathbb{C} ist algebraisch abgeschlossen, da jedes Polynom $\in \mathbb{C}[x]$ vom Grad ≥ 1 mindestens eine Nullstelle $\in \mathbb{C}$ hat; \mathbb{R} und \mathbb{Q} sind **nicht** algebraisch abgeschlossen.

Beispiel

- Das Polynom $x^2 - 1 = (x + 1)(x - 1)$ über \mathbb{R} hat zwei Nullstellen $x = +1$ und $x = -1$ in \mathbb{R} .
- Das Polynom $x^2 + 1$ hat keine einzige reelle Nullstelle.
- Das Polynom $x^2 + 1$ hat die beiden komplexen Nullstellen $x = i$ und $x = -i$, wobei i die imaginäre Einheit bezeichnet, also $i = \sqrt{-1}$.

Bemerkung: \mathbb{C} ist algebraisch abgeschlossen, da jedes Polynom $\in \mathbb{C}[x]$ vom Grad ≥ 1 mindestens eine Nullstelle $\in \mathbb{C}$ hat; \mathbb{R} und \mathbb{Q} sind nicht algebraisch abgeschlossen.

