

Masterlösung Blatt 6

Aufgabe 71

a) Schreiben Sie die folgenden komplexen Zahlen als $a+ib$ mit $a, b \in \mathbb{R}$.

1. i^n ($n \in \mathbb{Z}$)

Stelle $n \in \mathbb{Z}$ dar als $4q+r$ mit $0 \leq r < 4$.
Dann ist

$$i^n = i^{4q+r} = i^{4q} \cdot i^r = (i^4)^q \cdot i^r = 1^q \cdot i^r = i^r.$$

Also sind nur

i^0, i^1, i^2, i^3 zu berechnen.

$$i^0 = 1, \quad i^1 = i, \quad i^2 = -1, \quad i^3 = i^2 \cdot i = -i$$

Insgesamt folgt also

$$i^n = \begin{cases} 1, & \text{falls } n \equiv 0 \pmod{4} \\ i, & \text{falls } n \equiv 1 \pmod{4} \\ -1, & \text{falls } n \equiv 2 \pmod{4} \\ -i, & \text{falls } n \equiv 3 \pmod{4} \end{cases}$$

2. $\frac{1-i}{1+i}$

Bei einem Bruch komplexer Zahlen

$\frac{a+ib}{c+id}$ kann man immer mit dem komplex

Konjugierten des Nenners erweitern, denn dann bleibt unten eine reelle Zahl stehen.

~~$\frac{a+ib}{c+id} \cdot \frac{c-id}{c-id}$~~

$$\frac{a+ib}{c+id} = \frac{a+ib}{c+id} \cdot \frac{c-id}{c-id} = \frac{(a+ib)(c-id)}{c^2 + i^2 d^2} = \frac{ac - iad + ibc - i^2 bd}{c^2 + d^2}$$

$$= \frac{ac+bd + i(bc-ad)}{c^2 + d^2}$$

Im konkreten ~~zwei~~ Fall folgt

$$\frac{1-i}{1+i} = \frac{(1-i)^2}{(1+i)(1-i)} = \frac{1^2 - 2i + i^2}{1^2 - i^2} = -\frac{2i}{2} = -i$$

3. Strategie wie oben:

$$\frac{1+2i}{(2+3i)^2} = \frac{1+2i}{4+12i+9i^2} = \frac{1+2i}{-5+12i} = \frac{(1+2i)}{-5+12i} \cdot \frac{-5-12i}{-5-12i}$$

$$= \frac{-5-12i-10i+24}{25+144} = \frac{19-22i}{169} = \frac{19}{169} - \frac{22}{169}i$$

b) Das Gleichungssystem ist über \mathbb{C} zu lösen, d.h. x und y dürfen komplexe Zahlen sein.

Schreibe $x = a+bi$ und $y = c+di$, wobei $a, b, c, d \in \mathbb{R}$ sind. Dann wird aus dem komplexen System mit 2 Unbekannten ein reelles System mit 4 Unbekannten.

Einsetzen ergibt:

$$\begin{array}{l} i(a+bi) - 3(c+di) = 1 \\ 2(a+bi) + i(c+di) = 2i \end{array} \begin{array}{l} \cdot 2 \\ \cdot i \end{array} \rightsquigarrow \begin{array}{l} 2i(a+bi) - 6(c+di) = 2 \\ 2i(a+bi) + i^2(c+di) = -2 \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{I-II} \\ \text{III} \end{array}$$

$$\left| \begin{array}{l} -5(c+di) = 4 \\ 2i(a+bi) - (c+di) = -2 \end{array} \right| \rightarrow \left\{ \begin{array}{l} -5c = 4 \\ -5di = 0i \end{array} \right. \left. \begin{array}{l} -5(c+di) = 4+0i \\ 2i(a+bi) - (c+di) = -2 \end{array} \right. \begin{array}{l} :(-5) \\ :(-5i) \end{array}$$

$$\rightarrow \left\{ \begin{array}{l} c = -\frac{4}{5} \\ d = 0 \\ 2i(a+bi) - (-\frac{4}{5} + 0i) = -2 \end{array} \right. \rightarrow 2ai - 2b + \frac{4}{5} = -2$$

$$\rightarrow 2ai - 2b = -\frac{14}{5} \rightarrow \begin{array}{l} 2ai = 0i \\ -2b = -\frac{14}{5} \end{array} \rightarrow \begin{array}{l} a = 0 \\ b = \frac{14}{10} = 1,4. \end{array}$$

Insgesamt: $x = a+bi = 1,4i$
 $y = c+di = -\frac{4}{5} = -0,8.$

Aufgabe 72 Sei $f(x) = z_n x^n + \dots + z_1 x + z_0 \in \mathbb{C}[x]$
 ein Polynom mit komplexen Koeffizienten ~~z_n, ..., z₀~~
 $z_n, \dots, z_0 \in \mathbb{C}$. Wir berechnen das komplex konjugierte
 Polynom von f mit

$$\bar{f}(x) = \bar{z}_n x^n + \dots + \bar{z}_1 x + \bar{z}_0.$$

a) Sei $z_n \in \mathbb{R}$ und habe f nur reelle
 Nullstellen, so ist $f = \bar{f}$.

Nach dem ~~z~~ Fundamentalsatz der Algebra
~~z~~ zerfällt f in Linearfaktoren und den
 führenden Koeffizienten, also

$$f(x) = z_n (x - \lambda_n) \cdot (x - \lambda_{n-1}) \cdot \dots \cdot (x - \lambda_1)$$

Da nach Voraussetzung alle λ_i in \mathbb{R} liegen folgt, dass die Koeffizienten von $\frac{f(x)}{z_n}$ alle in \mathbb{R} liegen, da sie Summe und Produkt von reellen Zahlen sind

Da $z_n \in \mathbb{R}$ angenommen wird ~~ist~~ ~~ist~~ ^{sind} auch die Koeffizienten von $f(x)$ in \mathbb{R} . Da für $z_i \in \mathbb{R}$ gilt $z_i = \bar{z}_i$

$$\text{folgt } f(x) = z_n x^n + \dots + z_1 x + z_0 = \bar{z}_n x^n + \dots + \bar{z}_1 x + \bar{z}_0 = \bar{f}(x).$$

b) Sei $\alpha \in \mathbb{C}$ eine Nullstelle von f .

~~z~~: Ist $\alpha \in \mathbb{R}$, so gilt auch $\bar{f}(\alpha) = 0$.

$$\begin{aligned} \bar{f}(\alpha) &= \bar{z}_n \alpha^n + \dots + \bar{z}_1 \alpha + \bar{z}_0 \stackrel{\alpha \in \mathbb{R}}{=} \bar{z}_n \bar{\alpha}^n + \dots + \bar{z}_1 \bar{\alpha} + \bar{z}_0 \\ &= \overline{z_n \alpha^n + \dots + z_1 \alpha + z_0} = \overline{z_n \alpha^n + \dots + z_1 \alpha + z_0} \\ &= \overline{f(\alpha)} = \bar{0} = 0. \end{aligned}$$

~~z~~ $\bar{\alpha}$: Seien die Koeffizienten in \mathbb{R} , so ist $f(\bar{\alpha}) = 0$.

$$\begin{aligned} f(\bar{\alpha}) &= z_n \bar{\alpha}^n + \dots + z_1 \bar{\alpha} + z_0 = z_n \bar{\alpha}^n + \dots + z_1 \bar{\alpha} + z_0 \\ &= \bar{z}_n \bar{\alpha}^n + \dots + \bar{z}_1 \bar{\alpha} + \bar{z}_0 = \overline{z_n \alpha^n + \dots + z_1 \alpha + z_0} \\ &= \overline{f(\alpha)} = \bar{0} = 0 \end{aligned}$$

Hier wird an mehreren Stellen benutzt, dass für komplexe Zahlen $x, y \in \mathbb{C}$ gilt

$$\begin{aligned} \overline{x+y} &= \bar{x} + \bar{y}, \text{ oder mit anderen Worten, dass} \\ \overline{x \cdot y} &= \bar{x} \cdot \bar{y} \quad \varphi: \mathbb{C} \rightarrow \mathbb{C} \text{ ein Ringhomomorphismus ist.} \\ &\quad x \mapsto \bar{x} \end{aligned}$$

c) Sei $\bar{f} \neq \pm f$. Zeigen Sie, dass $f(x) \cdot X^{n+1} + \bar{f}(x)$ höchstens n reelle Nullstellen hat.

Geben Sie für jedes n ein Beispiel an, das genau n Nullstellen hat.

$$\begin{aligned} \text{Da } f(x) &= z_n X^n + \dots + z_1 X + z_0 = (a_n + ib_n) X^n + \dots + (a_1 + ib_1) X + (a_0 + ib_0) \\ &= (a_n X^n + \dots + a_1 X + a_0) + i(b_n X^n + \dots + b_1 X + b_0) \\ &= \cancel{g(x) + i h(x)} \end{aligned}$$

wobei $g(x)$ und $h(x)$ ausschließlich reelle Koeffizienten haben.

$$\text{Es gilt } \bar{f}(x) = g(x) - i h(x).$$

$$\begin{aligned} \text{Somit ist } \bar{f}(x) \neq f(x) &\Leftrightarrow h(x) \neq 0 \\ \bar{f}(x) \neq -f(x) &\Leftrightarrow \cancel{g(x)} \neq 0. \end{aligned}$$

$$\text{Also } h(x) \neq 0 \wedge g(x) \neq 0.$$

$$\text{Sei nun } f(x) X^{n+1} + \bar{f}(x) = 0$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow 0 &= (g(x) + i h(x)) X^{n+1} + g(x) - i h(x) \\ &= g(x) X^{n+1} + g(x) + i(h(x) X^{n+1} - h(x)) \\ &= g(x)(X^{n+1} + 1) + i h(x)(X^{n+1} - 1) \end{aligned}$$

Wenn nun $x \in \mathbb{R}$ eine Nullstelle sein muss,

dann muss $g(x)(x^{n+1} + 1) = 0$ und $h(x)(x^{n+1} - 1) = 0$

gelten, also ist $(g(x) = 0 \vee x^{n+1} + 1 = 0) \wedge (h(x) = 0 \vee x^{n+1} - 1 = 0)$

$$\Leftrightarrow (g(x) = 0 \wedge h(x) = 0) \vee (x^{n+1} + 1 = 0 \wedge h(x) = 0) \vee (g(x) = 0 \wedge x^{n+1} - 1 = 0) \vee (x^{n+1} + 1 = 0 \wedge x^{n+1} - 1 = 0)$$

Der vierte Fall kann nicht eintreten, da sonst $z=0$.

Somit

$$\Rightarrow (g(x)=0 \wedge h(x)=0) \vee (x^{n+1}+1=0 \wedge h(x)=0) \vee (x^{n+1}-1=0 \wedge g(x)=0)$$

$$t(x) := f(x)x^{n+1} + \bar{f}(x).$$

Sei x eine reelle Nullstelle von t ,
so ist x eine Nullstelle von g oder eine NST von h ,
wie man aus der obigen Aussage durch Fallunter-
scheidung sehen kann.

Seien N_t, N_g, N_h die ^{reellen} NST-Mengen von t, g und h .

Dann gilt also

$$N_t \subseteq N_g \cup N_h$$

Wir möchten die Mächtigkeit von $N_g \cup N_h$ abschätzen.

$$\begin{aligned} N_g \cup N_h &= (N_g \cap N_h) \cup (N_g \setminus N_h) \cup (N_h \setminus N_g) \\ &= \underbrace{N_g}_{N_g} \cup (N_h \setminus N_g) \end{aligned}$$

Nach dem Fundamentalsatz* hat
 N_g höchstens n Elemente, da $g \neq 0$.

Sei $x \in N_h \setminus N_g$, dann muss wegen der Aussage oben
 $x^{n+1}+1=0$ gelten. Das Polynom $x^{n+1}+1$ hat aber für

höchstens -1 als reelle Nullstelle und zwar genau
dann, wenn n gerade ist.

Somit hat $t(x)$ höchstens $n+1$ Nullstellen für
gerade n und höchstens n , wenn n ungerade ist.

Für ungerade n definiere $g(x) = h(x) = (x-1)(x-2)\dots(x-n)$.

$$f(x) = g(x) + ih(x), \quad \bar{f}(x) = \overline{f(x)} = \overline{g(x) + ih(x)} = g(x) - ih(x).$$

Sei $k \in \{1, \dots, n\}$.

$$\begin{aligned} t(k) &= f(k)k^{n+1} + \bar{f}(k) = (g(k) + ih(k))k^{n+1} + (g(k) - ih(k)) \\ &\stackrel{g(k)=h(k)=0}{=} (0 + i \cdot 0)k^{n+1} + (0 - i \cdot 0) = 0 \end{aligned}$$

Somit hat t genau $n+1$ reelle Nullstellen.

Sei n gerade, definiere $h(x) := (x+1)(x-2)\dots(x-n)$
 $g(x) := (x-1)(x-2)\dots(x-n)$

Behauptung: $-1, 1, 2, \dots, n$ sind Nullstellen von $t(x)$.

Sei $k \in \{2, \dots, n\}$, so ist die Rechnung analog wie oben.

$$\begin{aligned} t(1) &= f(1)1^{n+1} + \bar{f}(1) = (g(1) + ih(1)) + g(1) - ih(1) \\ &\stackrel{g(1)=0}{=} i(h(1) - h(1)) = 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} t(-1) &= f(-1)(-1)^{n+1} + \bar{f}(-1) = (g(-1) + ih(-1))(-1)^{n+1} + g(-1) - ih(-1) \\ &\stackrel{h(-1)=0}{=} g(-1)(-1)^{n+1} + g(-1) \stackrel{n \text{ gerade}}{=} -g(-1) + g(-1) = 0 \end{aligned}$$

Somit gibt es genau $n+1$ reelle Nullstellen des Polynoms $t(x) = f(x)x^{n+1} + \bar{f}(x)$.

Aufgabe 73 Sei $n \in \mathbb{N}$. Zeigen Sie:

$$1 + \sum_{k=1}^n \frac{1}{\sqrt{k}} \leq 2\sqrt{n}$$

Beweis durch Induktion:

$n=1$: $1 + \sum_{k=1}^1 \frac{1}{\sqrt{k}} = 1 + \frac{1}{\sqrt{1}} = 1 + 1 = 2 \leq 2\sqrt{1}$

Sei die Aussage für jedes aber beliebiges $n \in \mathbb{N}$ bewiesen.

$n \rightarrow n+1$

$$1 + \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{k}} = 1 + \sum_{k=1}^n \frac{1}{\sqrt{k}} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} \stackrel{IV}{\leq} 2\sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n}} + \frac{1}{\sqrt{n+1}}$$

z: $2\sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} \leq 2\sqrt{n+1}$.

Durch Äquivalenzumformung.

$$2\sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} \leq 2\sqrt{n+1} \Leftrightarrow 2\sqrt{n}\sqrt{n+1} + 1 \leq 2\sqrt{n+1}\sqrt{n+1} = 2n+2$$

$$\Leftrightarrow 2\sqrt{n}\sqrt{n+1} \leq 2n+1 \stackrel{*}{\Leftrightarrow} 4n(n+1) \leq (2n+1)^2$$

$$\Leftrightarrow 4n^2 + 4n \leq 4n^2 + 4n + 1 \Leftrightarrow 0 \leq 1.$$

* Ist eine Äquivalenzumformung, weil beide Seiten der Gleichung größer gleich 0 sind!

Somit $1 + \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{\sqrt{k}} \leq 2\sqrt{n+1}$.

Das zeigt die Aussage für alle $n \in \mathbb{N}$.

Aufgabe 74 a) Seien $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbb{R}_{\geq 0}$. Das geom. Mittel ist durch das arithmetische Mittel beschränkt:

$$\sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n} \leq \frac{x_1 + \dots + x_n}{n}$$

Zeigen Sie dies für $n=2$. Wann gilt Gleichheit?

Beweis durch Äquivalenzumformung:

~~$$\sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n} \leq \frac{x_1 + \dots + x_n}{n}$$~~

$$\sqrt{x_1 x_2} \leq \frac{x_1 + x_2}{2} \Leftrightarrow x_1 x_2 \leq \frac{x_1^2 + 2x_1 x_2 + x_2^2}{4}$$

$$\Leftrightarrow 4x_1 x_2 \leq x_1^2 + 2x_1 x_2 + x_2^2$$

$$\Leftrightarrow 0 \leq x_1^2 - 2x_1 x_2 + x_2^2 \Leftrightarrow 0 \leq (x_1 - x_2)^2$$

Die letzte Aussage ist wahr, da das Quadrat einer reellen Zahl nie negativ ist.

Das erneute Ausführen dieser Umformungen mit einem „ $=$ “ an Stelle von „ \leq “ ergibt, dass

$$\sqrt{x_1 x_2} = \frac{x_1 + x_2}{2} \Leftrightarrow 0 = (x_1 - x_2)^2$$

Das bedeutet aber gerade, dass $x_1 = x_2$ gelten muss.

b) Verifikation einiger Beispiele:

$$\bullet \sqrt[3]{3 \cdot 6 \cdot 12} = \sqrt[3]{3^3 \cdot 2^3} = \cancel{6} = 6 \leq 7 = \frac{21}{3} = \frac{3+6+12}{3}$$

$$\bullet \sqrt{\frac{14}{3} \cdot \frac{7}{6}} = \sqrt{\frac{7^2}{3^2}} = \frac{7}{3} \leq \frac{28}{12} \leq \frac{35}{12} = \frac{35}{6} = \frac{14}{3} + \frac{7}{6}$$

$$\bullet \sqrt[4]{\frac{1}{2} \cdot 2 \cdot \frac{5}{2} \cdot \frac{8}{5}} = \sqrt[4]{4} = \sqrt{2} \leq \sqrt{\frac{1089}{400}} = \sqrt{\frac{33^2}{20^2}} = \frac{33}{20} = \frac{66}{40} = \frac{66}{4} = \frac{1}{2} + 2 + \frac{5}{2} + \frac{8}{5}$$

Musterlösung Wiederholungsaufgaben

Aufgabe 75

Es stellt sich zunächst die Frage ob $0 \in \mathbb{N}$ liegt und wie 0^0 definiert ist.

Falls $0 \in \mathbb{N}$ angenommen wird kommt 0^0 in der Gleichung vor.

Normalerweise wird $0^0 = 1$ definiert.

In diesem Fall ist 0 und 1 austauschbar, da $0^0 = 1^1 = 1$ gilt.

Eine andere Definition ist aus verschiedenen (meist analytischen) Gründen nicht sinnvoll.

Es genügt also die Lösungen ohne Nullen zu finden, da man die mit Nullen daraus konstruieren kann.

Beh: Es gibt keine Lösung der Gleichung $a^a + b^b = c^c$ mit positiven ganzen Zahlen.

Beweis Sei o.B.d.A. $a \leq b$, dann ist

$b^b \leq a^a + b^b \leq 2b^b$. Da $c^c = a^a + b^b$ gelten soll ist $b^b < c^c$, woraus $b < c$ folgt. Da $b, c \in \mathbb{N}$

folgt $b+1 \leq c$. Also

$$(b+1)^{b+1} \leq c^c$$

Da $2b^b \leq (b+1)b^b \leq (b+1)(b+1)^b = (b+1)^{b+1} \leq c^c$

Da aber $c^c = a^a + b^b \leq 2b^b < c^c$ ist das Widerspruch. \rightarrow keine Lösung

Aufgabe 76

a) Bestimmen Sie die Endziffer von 3^{1234} .

$$3^0 \equiv 1 \pmod{10}$$

$$3^1 \equiv 3 \pmod{10}$$

$$3^2 \equiv 9 \pmod{10}$$

$$3^3 \equiv 7 \pmod{10}$$

$$3^4 \equiv 1 \pmod{10}$$

$$3^5 \equiv 3 \pmod{10}$$

Die Reste der 3er Potenzen verhalten sich modulo 10 zyklisch mit Periode 4, d.h. $3^m \equiv 3^{n+4} \pmod{10}$ oder anders, ist $n \equiv m \pmod{4}$, so ist $3^n \equiv 3^m \pmod{10}$.

Schreibe $1234 = 4 \cdot \overset{308}{\cancel{308}} + 2$, also $1234 \equiv 2 \pmod{4}$.

Nach der vorherigen Überlegung ist

$$3^{1234} \equiv 3^2 = 9 \pmod{10}.$$

Die Endziffer ist also „9“.

b) Sei $n \in \mathbb{N}$ gerade, dann ist

$$(x+1) \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^{k+1} x^k = \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^{k+1} x^{k+1} + \sum_{k=0}^{n-1} (-1)^{k+1} x^k$$

$$= (-1)^{(n-1)+1} x^{(n-1)+1} + \sum_{k=0}^{n-2} (-1)^{k+1} x^{k+1} + \sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1} x^k + (-x^0)$$

$$\stackrel{\text{⊗}}{=} (-1)^n x^n - 1 + \sum_{k=1}^{n-1} (-1)^k x^k + \sum_{k=1}^{n-1} (-1)^{k+1} x^k$$

$$= x^n - 1 + \sum_{k=1}^{n-1} x^k ((-1)^k - (-1)^k) = x^n - 1 + \sum_{k=1}^{n-1} (x^k \cdot 0) = x^n - 1$$

⊗ In der ersten Summe wurde von 1 bis $n-1$ summiert anstatt von 0 bis $n-2$. Dafür wurde in unserer der Summe $k+1$ durch k ersetzt, also bleibt alles gleich.

c) Bestimmen Sie die vorletzte Ziffer von 3^{1234} .

Wir wollen den Rest von 3^{1234} modulo 100 berechnen, um dort die vorletzte Ziffer abzulesen.

Wir suchen erneut einen Zykel in der Multiplikationstabelle:

$3^0 \equiv 1 \pmod{100}$	$3^{11} \equiv 47 \pmod{100}$
$3^1 \equiv 3 \pmod{100}$	$3^{12} \equiv 43 \pmod{100}$
$3^2 \equiv 9 \pmod{100}$	$3^{13} \equiv 23 \pmod{100}$
$3^3 \equiv 27 \pmod{100}$	$3^{14} \equiv 69 \pmod{100} *$
$3^4 \equiv 81 \pmod{100}$	$3^{15} \equiv 7 \pmod{100}$
$3^5 \equiv 43 \pmod{100}$	$3^{16} \equiv 21 \pmod{100}$
$3^6 \equiv 29 \pmod{100}$	$3^{17} \equiv 63 \pmod{100}$
$3^7 \equiv 87 \pmod{100}$	$3^{18} \equiv 89 \pmod{100}$
$3^8 \equiv 61 \pmod{100}$	$3^{19} \equiv 67 \pmod{100}$
$3^9 \equiv 83 \pmod{100}$	$3^{20} \equiv 01 \pmod{100}$
$3^{10} \equiv 49 \pmod{100}$	

Die Multiplikation hat Periode 20, somit $m \equiv n \pmod{20}$

$$\Rightarrow 3^m \equiv 3^n \pmod{100} \quad * \text{ s.o.}$$

Schreibe $1234 = 20 \cdot 61 + 14$, also $1234 \equiv 14 \pmod{20}$

$$\Rightarrow 3^{1234} \equiv 3^{14} \equiv 69 \pmod{100}.$$

Somit ist die vorletzte Ziffer eine „6“.

Anmerkung: Die Reste der 3^n -Potenzen liegen in $\mathbb{Z}/100\mathbb{Z}$.

Da $\mathbb{Z}/100\mathbb{Z}$ nur 100 Elemente hat, muss spätestens nach dem 101. mal eine Wiederholung auftauchen.

Da 101 Multiplikationen wesentlich weniger sind als 1234 ist das immer eine bessere Strategie, als stumpfes Ausrechnen.

Hier eine alternative Lösung mit deutlich weniger Rechenaufwand.

Nach Aufgabe 58 (b) ist $3^{1234} \equiv 3^2 \equiv 4 \pmod{5}$, also ist die Endziffer 4 oder 9.
Aber 3^{1234} ist ungerade, also ist sie 9.

Das bedeutet, dass $3^{1234} - 9$ durch 10 teilbar ist. Die vorletzte Ziffer von 3^{1234} ist dann die Endziffer der Zahl

$$\frac{3^{1234} - 9}{10} = \frac{9^{617} - 9}{9 + 1} = 9 \cdot \frac{9^{616} - 1}{9 + 1} = 9 \cdot \sum_{k=0}^{615} (-1)^{k+1} 9^k.$$

Die letzte Gleichheit gilt nach (b). Modulo 10 erhalten wir die gesuchte Ziffer:

$$9 \cdot \sum_{k=0}^{615} (-1)^{k+1} 9^k \equiv - \sum_{k=0}^{615} (-1)^{k+1} (-1)^k = - \sum_{k=0}^{615} (-1) = 616 \equiv 6 \pmod{10}.$$

Aufgabe 77, Sei K ein Körper, sowie $a, b, c \in K$ mit $a \neq 0$.
Sei x eine Nullstelle des Polynoms $ax^4 + bx^3 + cx^2 + bx + a$.

a) z: $x + \frac{1}{x}$ ist NST eines quadratischen Polynoms mit Koeffizienten in K .

~~Zu zeigen:~~

Beweis: Betrachte das Polynom $ay^2 + by + (c - 2a) = p(y)$

$$\begin{aligned} p\left(x + \frac{1}{x}\right) &= a\left(x + \frac{1}{x}\right)^2 + b\left(x + \frac{1}{x}\right) + (c - 2a) \\ &= a\left(x^2 + 2x \cdot \frac{1}{x} + \frac{1}{x^2}\right) + b\left(x + \frac{1}{x}\right) + c - 2a \\ &= ax^2 + 2a + a \cdot \frac{1}{x^2} + bx + b \cdot \frac{1}{x} + c - 2a \\ &= ax^2 + bx + c + b \cdot \frac{1}{x} + a \cdot \frac{1}{x^2} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow x^2 \cdot p\left(x + \frac{1}{x}\right) = ax^4 + bx^3 + cx^2 + bx + a = 0,$$

da x nach Voraussetzung Nullstelle ist.

Da $a \neq 0$ kann x nicht 0 sein.

Multipliziert man auf beiden Seiten mit x^{-2} erhält man

$p\left(x + \frac{1}{x}\right) = 0$. $p(y)$ ist quadratisch in y und hat Koeffizienten in K .

Wie findet man das Polynom?

Nach Voraussetzung ist

$$ax^4 + bx^3 + cx^2 + bx + a = 0$$

man möchte Variablen der Form $x + \frac{1}{x}$ gewinnen und teilt beide Seiten durch x^2 . ($\neq 0$)

$$\Rightarrow ax^2 + bx + c + b \cdot \frac{1}{x} + a \cdot \frac{1}{x^2} = a\left(x^2 + \frac{1}{x^2}\right) + b\left(x + \frac{1}{x}\right) + c = 0$$

Würde dort stehen: $a(x + \frac{1}{x})^2 + b(x + \frac{1}{x}) + c = 0$,
 dann wäre $ay^2 + by + c$ das gesuchte Polynom.
 Leider ist $x^2 + \frac{1}{x^2} \neq (x + \frac{1}{x})^2 = x^2 + 2 + \frac{1}{x^2}$.

Allerdings unterscheiden sich die beiden Ausdrücke
 nur um den absoluten Term 2

Insgesamt mit dem Vorfaktor a können
 wir diesen Fehlerterm im absoluten Term
 unterbringen wie folgt:

$$\begin{aligned} 0 &= a(x^2 + \frac{1}{x^2}) + b(x + \frac{1}{x}) + c = a(x^2 + \frac{1}{x^2}) + 2a - 2a + b(x + \frac{1}{x}) + c \\ &= a(x^2 + 2 + \frac{1}{x^2}) + b(x + \frac{1}{x}) + c - 2a \\ &= a(x + \frac{1}{x})^2 + b(x + \frac{1}{x}) + c - 2a \end{aligned}$$

~~XXXX~~ $\Rightarrow x + \frac{1}{x}$ ist NST von $ay^2 + by + (c - 2a)$.

Die Verifikation ist leicht, da das Polynom
 genau so konstruiert wurde, dass es passt.

b) Aus der vorherigen Aufgabe geht ~~vorher~~ hervor,
 dass x genau dann NST von $ax^4 + bx^3 + cx^2 + bx + a$ ist,
 wenn $x + \frac{1}{x}$ NST von $ay^2 + by + (c - 2a)$ ist.

Im konkreten Fall heißt das, dass $x + \frac{1}{x}$ NST
 von $y^2 - 3y + (\frac{1}{4} - 2)$ ist.

~~ist also~~
 $= y^2 - 3y - \frac{7}{4}$ ist. Mit p-q-Formel und quadratische
 Ergänzung erhält man, dass

$$y = -\frac{1}{2} \vee y = \frac{7}{2} \text{ gelten muss.}$$

Sei also x eine NST von $aX^4 + bX^3 + cX^2 + bX + a$,
 dann muss $x + \frac{1}{x}$ eine NST von $aY^2 + bY + c - 2a$ sein,
 was bedeutet, dass $x + \frac{1}{x} = -\frac{1}{2}$ oder $x + \frac{1}{x} = \frac{7}{2}$ gelten
 muss.

Die Rechnung: Sei $x > 0$

$$x + \frac{1}{x} \geq 2 \Leftrightarrow x^2 - 2x + 1 \geq 0 \Leftrightarrow (x-1)^2 \geq 0$$

und sei $x < 0$

$$x + \frac{1}{x} = -(-x) + -\left(\frac{1}{-x}\right) = -\left(-x + \frac{1}{-x}\right) \leq -2, \text{ da } -x > 0$$

zeigt, dass $|x + \frac{1}{x}| \geq 2$ ist für alle $x \in \mathbb{R}$.

Somit, hat $x + \frac{1}{x} = -\frac{1}{2}$ keine Lösung in \mathbb{R} .

Die Gleichung $x + \frac{1}{x} = \frac{7}{2}$ ist äquivalent zu

$$\begin{aligned} x + \frac{1}{x} - \frac{7}{2} = 0 &\Rightarrow x^2 - \frac{7}{2}x + 1 = 0 \Rightarrow \left(x - \frac{7}{4}\right)^2 - \frac{49}{16} + \frac{16}{16} = 0 \\ &\Rightarrow \left(x - \frac{7}{4}\right)^2 = \frac{33}{16} \\ &\Rightarrow x = \frac{7 \pm \sqrt{33}}{4} \end{aligned}$$

Da $\sqrt{33} \notin \mathbb{Q}$, liegt auch x nicht in \mathbb{Q} .

$\sqrt{33} \notin \mathbb{Q}$: $\sqrt{33}$ ist Nullstelle des Polynoms

$X^2 - 33$, wäre $\sqrt{33}$ rational, so wäre es
 eine rationale Nullstelle, die, da das
 Polynom normiert ist und nur
 ganzzahlige Koeffizienten hat schon in
 \mathbb{Z} liegen. Da $25 = 5^2 < 33 < 36 = 6^2$ müsste
 es dann eine ganze Zahl zwischen 5 und 6
 bzw. -5 und -6 geben. Widerspruch!

Aufgabe 78 Es sei $\mathbb{R}[t]$ der Polynomring
in einer Unbestimmten mit reellen Koeffizienten.
Wir bezeichnen mit

$$\delta: \mathbb{R}[t] \rightarrow \mathbb{R}[t], f \mapsto f'$$

die Ableitungsfunktion und definieren

$$\gamma: \mathbb{R}[t] \rightarrow \mathbb{R}[t], f \mapsto t \cdot f'$$

a) Handelt es sich bei δ bzw. γ um Ringhomomorphismen.

δ ist kein Ringhomomorphismus,
da $\delta(1) \neq 1$, wobei mit „1“ das konstante
1-Polynom gemeint ist, welches das multiplikativ
neutrale Element darstellt.

γ ist auch kein Ringhomomorphismus,

~~da $\gamma(t) = t \cdot (t)'$ und $\gamma(1) = t \cdot 1' = t \cdot 0 = 0$~~

$\gamma(1) = t \cdot 1' = t \cdot 0 = 0$, aber $0 \neq 1$ und $\mathbb{R}[t]$.

b) Sei ~~$g, h \in \mathbb{R}[t]$~~ mit

Zeigen Sie, dass jede Äquivalenzklasse bezüglich
der Relation $f \sim g \Leftrightarrow t^n \mid f-g$ genau ein Polynom
vom Grad $< n$ enthält.

Eindeutigkeit:

Seien g, h zwei Polynome mit Grad $< n$ und $g \sim h$,
dann gilt $t^n \mid g-h$. Da sowohl in g als auch in
 h alle Koeffizienten spätestens ab n gleich 0 sind
hat auch $g-h$ Grad $< n$. Wäre einer der Koeffizient
von $g-h$ nicht 0, so könnte t^n nicht $g-h$ teilen.
D.h. $g-h=0$ und daher $g=h$.

Existenz:

Sei $f = \sum_{k=0}^m a_k t^k$, definiere $g := \sum_{k=0}^{n-1} a_k t^k$.

g hat Grad $< n$ und

$$\begin{aligned} f - g &= \sum_{k=0}^m a_k t^k - \sum_{k=0}^{n-1} a_k t^k = \sum_{k=n}^m a_k t^k + \sum_{k=0}^{n-1} a_k t^k - \sum_{k=0}^{n-1} a_k t^k \\ &= \sum_{k=n}^m a_k t^k = t^n \underbrace{\sum_{k=n}^m a_k t^{k-n}}_{:= h} \end{aligned}$$

Da $k \geq n$ ist h ein Polynom.

Somit ex. ein Polynom (h) mit $t^n \cdot h = f - g$,
das ist gerade die Definition von $t^n \mid f - g$.

Also $f \sim g$ und daher $g \in f + (t^n)$.

c) Untersuchen Sie die induzierten Abbildungen

$$\bar{S}: \mathbb{R}[t]/(t^n) \rightarrow \mathbb{R}[t]/(t^n), \quad f + (t^n) \mapsto S(f) + (t^n)$$

$$\bar{\gamma}: \mathbb{R}[t]/(t^n) \rightarrow \mathbb{R}[t]/(t^n), \quad f + (t^n) \mapsto \gamma(f) + (t^n)$$

auf Wohldefiniertheit.

Zuerst \bar{S} . Sei $f + (t^n) = g + (t^n)$, dann ist
 $f \sim g$, also $t^n \mid f - g$. Somit ex. Polynom p mit
 $p \cdot t^n = f - g$.

Dann ist $S(f) - S(g) = f' - g' = (f - g)' = (p t^n)'$
 $= p' t^n + n t^{n-1} p$. Dieser Term ist nicht durch
 p teilbar, falls p konstant ~~ist~~ und $\neq 0$ ist.

Beispiel: $t \sim 0$, aber $(t^n)' = n t^{n-1} \neq 0' = 0$.

Nun $\bar{f} = \bar{g}$. Sei $f+(t^h) = g+(t^h)$, dann ist $f \sim g$, also $t^h | f-g$ also $p t^h = f-g$ für ein Polynom $p \in \mathbb{R}[t]$.

$$\begin{aligned} \delta(f) - \delta(g) &= t f' - t g' = t(f' - g') = t(f-g)' \\ &= t(p t^h)' = t^{h+1} (p' + p h t^{h-1}) \\ &= t^h (p h + p' t) \\ &= t^h h_0 \end{aligned}$$

Somit $t^h | \delta(f) - \delta(g) \Rightarrow \delta(f) \sim \delta(g)$
 $\Rightarrow \delta(f) + (t^h) = \delta(g) + (t^h)$

d) Sei $\alpha = at + b + (t^2)$, $f \in \mathbb{R}[x]$ also $f(x) = \sum_{k=0}^n a_k x^k$
 Dann ist $f(\alpha) = \sum_{k=0}^n a_k \alpha^k = \sum_{k=0}^n a_k (at + b + (t^2))^k$
 $= \sum_{k=0}^n a_k ((at+b)^k + (t^2))$

Benutze den binomischen Lehrsatz ~~$(a+b)^k$~~

$(x+y)^m = \sum_{k=0}^m \binom{m}{k} x^k y^{m-k}$, der in jedem kommt.

Ring mit 1 gilt, also

$(at+b)^k = \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} (at)^i b^{k-i}$, ab $i \geq 2$ enthält jeder

Summand einen Faktor t^2 . Somit fallen diese Summanden ab $i \geq 2$ weg modulo (t^2) .

Sei also $k \geq 1$, dann ist

$$(at+b)^k = \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} (at)^i b^{k-i} \stackrel{(\ast)}{=} \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} (at)^i b^{k-i} = kb^{k-1}at + b^k$$

Für $k=0$ ist $(at+b)^k = (at+b)^0 = 1$.

Setzt man das in die obige Gleichung ein erhält man:

$$\sum_{k=0}^n a_k ((at+b)^k + (t^2)) = \sum_{k=1}^n a_k ((at+b)^k + (t^2)) + a_0(1 + (t^2))$$

$$= \sum_{k=1}^n a_k \left(\left(\sum_{i=0}^k \binom{k}{i} (at)^i b^{k-i} \right) + (t^2) \right) + (a_0 + (t^2))$$

$$= \sum_{k=1}^n a_k \left((kb^{k-1}at + b^k) + (t^2) \right) + (a_0 + (t^2))$$

$$= \sum_{k=1}^n a_k ((kb^{k-1}at) + (t^2)) + \sum_{k=1}^n a_k (b^k + (t^2)) + (a_0 b^0 + (t^2))$$

$$= \sum_{k=1}^n at a_k (kb^{k-1} + (t^2)) + \sum_{k=0}^n a_k (b^k + (t^2))$$

$$= at \left(\sum_{k=1}^n a_k (kb^{k-1}) + (t^2) \right) + \left(\sum_{k=0}^n a_k (b^k) + (t^2) \right)$$

$\underbrace{\hspace{10em}}_{f'(b)}$
 $\underbrace{\hspace{10em}}_{f(b)}$

$$= at(f'(b) + (t^2)) + (f(b) + (t^2))$$

$$= ((f(b) + at f'(b)) + (t^2))$$



e) Bestimmen Sie die Einheitsengruppe von $\mathbb{R}[t]/(t^2)$

Beh: $(a_0 + a_1 t + (t^2)) \in (\mathbb{R}[t]/(t^2))^{\times} \Leftrightarrow a_0 \in \mathbb{R}^{\times} \Leftrightarrow a_0 \neq 0$.

\Rightarrow Sei $(a_0 + a_1 t + (t^2)) \in (\mathbb{R}[t]/(t^2))^{\times}$, also

$$(a_0 + a_1 t + (t^2)) \cdot (b_0 + b_1 t + (t^2)) = (1 + (t^2))$$

$$\Rightarrow ((a_0 + a_1 t)(b_0 + b_1 t) + (t^2)) = ((a_0 b_0 + a_1 b_0 t + a_0 b_1 t + a_1 b_1 t^2 + (t^2))) = (1 + (t^2))$$

$$\Rightarrow ((a_0 b_0 + a_1 b_0 t + a_0 b_1 t) + (t^2)) = (1 + (t^2))$$

$$\Rightarrow ((a_0 b_0 + (a_1 b_0 + a_0 b_1)t) + (t^2)) = (1 + (t^2))$$

$$\Rightarrow a_0 b_0 + (a_1 b_0 + a_0 b_1)t \sim 1$$

$$\Rightarrow a_0 b_0 + (a_1 b_0 + a_0 b_1)t = 1$$

$$\Rightarrow a_0 b_0 = 1 \wedge a_1 b_0 + a_0 b_1 = 0$$

$$\Rightarrow a_0 b_0 = 1 \Rightarrow a_0 \in \mathbb{R}^{\times} \Rightarrow a_0 \neq 0$$

\Leftarrow Sei $a_0 \neq 0$, definiere $b_0 = a_0^{-1}$ und $b_1 = -\frac{a_1 a_0^{-1}}{a_0} = -\frac{a_1}{a_0^2}$.

$$\text{Dann ist } (1 + (t^2)) = ((1 + 0t + (t^2))) = ((a_0 a_0^{-1} + \underbrace{(a_1 a_0^{-1} + a_0 \frac{a_1}{a_0^2})}_{=0})t + (t^2))$$

$$= ((a_0 b_0 + (a_1 b_0 + a_0 b_1)t + (t^2))) = ((a_0 b_0 + \underbrace{(a_1 b_0 + a_0 b_1)}_{=0})t + a_1 b_1 t^2 + (t^2))$$

$$= ((a_0 + a_1 t) + (t^2)) \cdot (b_0 + b_1 t + (t^2)) = ((a_0 + a_1 t) + (t^2))(b_0 + b_1 t + (t^2))$$

Also ist $(a_0 + a_1 t + (t^2)) \in (\mathbb{R}[t]/(t^2))^{\times}$

f) Geben Sie ein Beispiel eines nicht-konstanten invertierbaren Polynoms an.

Der im Hinweis beschriebene Polynomring

$\frac{\mathbb{R}[t]}{(t^2)}[X]$ ~~besteht~~ besteht aus Polynomen, deren Koeffizienten in $\frac{\mathbb{R}[t]}{(t^2)}$ liegen.

Das Polynom darf nicht konstant sein, damit ~~sich~~ der führende Koeffizient wegfällt muss er ein Nullteiler sein, d.h. es ex. ein anderes Element x geben, sodass $x \cdot y = 0$, aber $x \neq 0$.

Betrachte ~~$(1+t^2) + (t+(t^2))X$~~ $(1+t^2) + (t+(t^2))X$.

$$\begin{aligned} & ((1+t^2) + (t+(t^2))X) \cdot ((1+t^2) - (t+(t^2))X) \\ &= ((1^2+t^2) + \underbrace{(t+(t^2))X - (t+(t^2))X}_{=0} + \underbrace{(t^2+(t^2))X}_{=0}) \\ &= (1+t^2) = 1 \end{aligned}$$

D.h. $(1+t^2) + (t+(t^2))X$ ist nicht-konstant und invertierbar.