

Blatt 4

bitte heften Sie dieses Blatt vor Ihre Lösungen

Namen							Gruppennr.	Tutor
1a	1b	1c	2	3	4a	b	Summe	bearbeitet
1	1	1	1	1	1	1	5 Punkte=100%	

Aufgabe 1

Sei $(R, +, \cdot)$ ein Ring¹ und $a \in R$ ein beliebiges Element.

Das neutrale Element der Addition in R bezeichnen wir wie üblich mit 0.

a) Folgern Sie aus den definierenden Eigenschaften eines Rings daß $a \cdot 0 = 0 \cdot a = 0$.

b) Benutzen Sie dies, um zu zeigen, daß für jedes Element $b \in R$ gilt: $-(ab) = a(-b) = (-a)b$.

c) In diesem Aufgabenteil sei zusätzlich vorausgesetzt, daß R ein kommutativer Ring mit 1 ist. Außerdem sei auf R eine „totale Ordnung“ definiert, die wir wie üblich mit \leq bezeichnen. Für eine Ordnung (auf R) gilt definitionsgemäß:

$$\forall a \in R: a \leq a$$

$$\forall a, b \in R: a \leq b \text{ und } b \leq a \rightarrow a = b$$

$$\forall a, b, c \in R: a \leq b \text{ und } b \leq c \rightarrow a \leq c$$

Bei einer totalen Ordnung gilt zusätzlich

$$\forall a, b \in R: a \leq b \text{ oder } b \leq a$$

Die auf R gegebene totale Ordnung sei mit den Ringoperationen folgendermaßen verträglich:

$$\forall a, b, c \in R: a \leq b \rightarrow a + c \leq b + c$$

$$\forall a, b \in R: 0 \leq a \text{ und } 0 \leq b \rightarrow 0 \leq a \cdot b$$

¹ Es wird in 1a,b) nicht vorausgesetzt, daß die Multiplikation in R kommutativ sei oder ein neutrales Element besitze.

Unter diesen Voraussetzungen nennt man R einen „geordneten Ring“.
 Beispielsweise bilden die ganzen, die rationalen und die reellen Zahlen einen geordneten Ring.

Man zeige – ausschließlich unter Benutzung der definierenden Eigenschaften eines geordneten Rings – daß für alle $a \in R$ gilt: $0 \leq a \cdot a$.²

Aufgabe 2

Die reellen Zahlen bilden mit Addition und Multiplikation einen Körper. Die übliche Ordnung \leq auf \mathbb{R} macht \mathbb{R} zu einem „geordneten Körper“³. Man zeigt leicht, daß aus $a, b \in \mathbb{R}$, $0 \leq a, b$ und $a^2 \leq b^2$ folgt, daß $a \leq b$.

Man bilde rekursiv folgende Folge rationaler Zahlen:

$$x_0 := 1, \quad x_{n+1} := \begin{cases} x_n + 1/2^n & \text{falls } (x_n + 1/2^n)^2 \leq 2 \\ x_n & \text{sonst} \end{cases}.$$

Bei dieser Konstruktion ergibt sich eine monoton wachsende Folge, wobei die Differenzen der Folgenglieder (locker gesprochen) beliebig klein werden, und die Quadrate der Folgenglieder schließlich beliebig nah an 2 liegen.

Berechnen Sie die Werte x_1, \dots, x_{12} sowohl in Ihrer Darstellung als Dezimalbrüche $1.d_1d_2\dots d_k$ wie auch als Dualbrüche $1.b_1b_2\dots b_n$. Beispielsweise erhalte ich:

$x_{10} = 1.4140625$ als Dezimalbruch und als Dualbruch $x_{10} = 1.0110101$.

Beachten Sie, wie die Fallunterscheidung in der obigen Rekursion in der Dualbruchentwicklung gespiegelt wird.

Aufgabe 3

Sei $(R, +, \cdot)$ ein Ring mit 1, wobei $1 \neq 0$.⁴

Finden Sie eine Matrix $A \in M_3(R)$, für die gilt: $A^3 = 0$, $A^2 \neq 0$.⁵

Aufgabe 4

a) Benutzen Sie den Euklidischen Algorithmus, um den Bruch $\frac{146839691}{8598823}$ zu kürzen.

b) Erinnern Sie sich an die Aufgabe 5 von Blatt 2. Dort wurde zur Primzahl $p=2147483659$ der Körper \mathbb{Z}_p mit der Addition und Multiplikation „modulo p “ betrachtet, und durch reines Durchprobieren der Elemente von \mathbb{Z}_p das zu 135 multiplikativ Inverse gefunden.

Finden Sie nun dieses Inverse durch folgende Rechnung:

² d.h. Quadrate in einem geordneten Ring sind nie negativ. Weil $1 \cdot 1 = 1$ folgt damit auch $0 \leq 1$.

³ Ein Körper ist ja ein spezieller Ring. Ist dieser Ring geordnet, so nennt man auch den Körper geordnet.

⁴ Hier bezeichnet 0 das neutrale Element der Addition in R .

⁵ Hier bezeichnet 0 die Nullmatrix.

Gehen Sie vor wie beim Euklidischen Algorithmus zur Berechnung von $\text{ggT}(p, 135)$:

Da p eine Primzahl ist, muß dieser ggT gleich 1 sein. Beginnen Sie also mit $r_0 := p$, $r_1 := 135$ und berechnen rekursiv $r_{k+1} := r_{k-1} \% r_k$, indem Sie die Division mit Rest $r_{k-1} = q_k r_k + r_{k+1}$ durchführen. Irgendwann erreichen Sie $r_n = 1$ ⁶.

Setzen Sie nun schon zu Beginn $s_0 := 0$ und $s_1 = 1$ und berechnen parallel zu den Resten r_{k+1} nach jeder der obigen Divisionen weitere Werte $s_{k+1} := s_{k-1} - q_k s_k$.

Falls man gleichzeitig auch noch $t_0 := 1$, $t_1 := 0$, $t_{k+1} := t_{k-1} - q_k t_k$ berechnen würde, so ließe sich durch Induktion leicht zeigen, daß immer gilt $t_k r_0 + s_k r_1 = r_k$, also beim letzten Schritt

$$t_n p + s_n 135 = 1$$

Daraus ergibt sich sofort, daß s_n „modulo p “, also $s_n \% p$ das Inverse von 135 im Körper \mathbb{Z}_p ist. Man sieht auch, daß man für letzteres Ergebnis die zweite Folge (t_k) gar nicht benötigt und sich daher ihre Berechnung sparen kann.

Berechnen Sie also die Folge (s_k), und machen Sie die Probe, daß Ihre Rechnung das Ergebnis $((s_n \% p) \cdot 135) \% p = 1$ liefert.

Sinn der Übung: mit dieser Methode, dem sog. „Erweiterten Euklidischen Algorithmus“ können Sie die Inversen beliebiger Elemente im Körper \mathbb{Z}_p auch bei sehr großen Werten von p schnell berechnen!

⁶ In diesem Beispiel ist dies bei $n=5$ der Fall.