

Lineare Algebra 2, SS06

M. Hortmann

Blatt 12

Die Bearbeitung ist freiwillig und geht nicht mehr in die Bewertung ein.

Eine geordnete Menge (I, \leq) heißt (nach oben) gerichtet, wenn zu je zwei Elementen $i, j \in I$ ein $k \in I$ existiert mit $i \leq k$ und $j \leq k$.

Ist eine Familie von Ringen $(R_i)_{i \in I}$ gegeben, sowie für jedes Paar $i, j \in I$ mit $i \leq j$ ein Ringhomomorphismus $\varphi_j^i: R_j \rightarrow R_i$ mit der Verträglichkeitsbedingung $i \leq j \leq k \Rightarrow \varphi_k^i = \varphi_j^i \circ \varphi_k^j$,
 \leftarrow
 so spricht man von einem projektiven System von Ringen. Der projektive Limes $R = \lim_{i \in I} R_i$ ist durch folgende Eigenschaften (bis auf Isomorphie) eindeutig charakterisiert:

Es gibt eindeutig bestimmte Abbildungen $\varphi^i: R \rightarrow R_i$, so daß für $i \leq j$ $\varphi^i = \varphi_j^i \circ \varphi^j$.

Man kann den projektiven Limes konstruieren als Menge derjenigen Tupel $a = (a_i)_{i \in I}$ in $\prod_{i \in I} R_i$, für die gilt $\varphi_j^i(a_j) = a_i$ und definiert dann z.B. $a + b := (a_n + b_n)$

Nehmen wir z.B. \mathbb{N} mit der natürlichen Ordnung \leq , wählen eine Primzahl p und setzen $R_n := \mathbb{Z}_p^n$. Ist $n \leq m$, so ist $\varphi_m^n: R_m \rightarrow R_n$, $\varphi(x) = x \% p^n$ ein Ringhomomorphismus. Da jedes Element von R_m sich eindeutig in der Form $\sum_{i=0}^{m-1} a_i p^i$ mit $0 \leq a_i < p$ schreiben läßt, haben

wir $\varphi_m^n \left(\sum_{i=0}^{m-1} a_i p^i \right) = \sum_{i=0}^{n-1} a_i p^i$. Alternativ fassen wir Elemente von R_n als Strings der Länge n von Elementen von \mathbb{Z}_p auf und lassen bei Anwendung von φ_m^n einfach die ersten $(m-n)$ Elemente (links) weg.

Damit läßt sich der projektive Limes R auffassen als Menge der Folgen (a_n) mit $a_n \in \mathbb{Z}_p$ und sich ein solches Element vorstellen als (unendlich langen) String $\dots a_n \dots a_2 a_1 a_0$. Elemente, für die gilt $\exists n_0 \forall n \geq n_0: a_n = 0$ werden als natürliche Zahlen interpretiert, die durch ihre Darstellung $\sum_{i=0}^{m-1} a_i p^i$ mit $0 \leq a_i < p$ im Stellensystem zur Basis p gegeben sind.

Ein Element $a = (a_n)_{n \in \mathbb{N}} \in R$ läßt sich nun sogar identifizieren mit der unendlichen Reihe $\sum_{i=0}^{\infty} a_i p^i$, die ja bezüglich der p -Norm eine Cauchyfolge bilden. Die p -Norm läßt sich in

natürlicher Weise auf den projektiven Limes R fortsetzen, indem wir setzen:

$$\|a\| := 2^{-\text{Anzahl der Nullen am rechten Ende des Strings } a} .$$

Z.B. ist $\left\| a - \sum_{i=0}^{n-1} a_i p^i \right\|_p \leq 2^{-n}$. Damit gilt dann auch bzgl der durch die p -Norm gegebenen Metrik

$$a = \lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{i=0}^n a_i p^i .$$

Man nennt die Elemente des eben beschriebenen projektiven Limes R auch p -adische ganze Zahlen.

Aufgabe 1

Gehen Sie aus von $p=7$ und betrachten Sie die p -adischen ganzen Zahlen mit $p=7$.

Beschreiben Sie einen Algorithmus zur Berechnung von $\sqrt{2}$ in diesem Ring, also eine Methode zur Konstruktion einer Zahlenfolge $b_n \in \mathbb{Z}$, so daß $\|b_n^2 - 2\|_p \rightarrow 0$, m.a.W.: $b_n^2 - 2$ wird mit wachsendem n durch immer höhere Potenzen von 7 teilbar.

Hier die ersten Schritte:

Da $3^2 - 2 = 7$, beginne man mit $b_0 = a_0 = 3$.

Im nächsten Schritt bestimme man a_1 und $b_1 = a_1 \cdot 7 + a_0$, so daß $b_1^2 - 2 = (a_1 \cdot 7 + a_0)^2 - 2$ durch $49 = 7 \cdot 7$ teilbar ist.

Dieser Ansatz ergibt $a_1^2 \cdot 49 + 2 a_0 a_1 \cdot 7 + a_0^2 - 2 = a_1^2 \cdot 49 + 2 \cdot 3 a_1 \cdot 7 + 9 - 2 = a_1^2 \cdot 49 + 2 \cdot 3 a_1 \cdot 7 + 7$, und diese Zahl ist durch 49 teilbar, wenn $2 \cdot 3 a_1 + 1 \equiv 0 \pmod{7}$, also $a_1 = -1/6$ in \mathbb{Z}_7 , also $a_1 = 1$.
Damit wird $b_1 = a_1 \cdot 7 + a_0 = 10$ und $b_1^2 - 2 = 2 \cdot 49$

Im dritten Schritt suchen wir a_2 und $b_2 = a_2 \cdot 7^2 + b_1 = a_2 \cdot 7^2 + a_1 \cdot 7 + a_0$, so daß $b_2^2 - 2$ durch 7^3 teilbar ist. Damit wird $b_2^2 - 2 = (a_2 \cdot 7^2 + b_1)^2 - 2 = a_2^2 \cdot 7^4 + 2 a_2 b_1 \cdot 7^2 + b_1^2 - 2 = a_2^2 \cdot 7^4 + 2 a_2 \cdot 10 \cdot 7^2 + 2 \cdot 7^2$, und dies ist offenbar durch 7^3 teilbar, wenn $2 a_2 \cdot 3 + 2 \equiv 0 \pmod{7}$, woraus $a_2 = -2/6 = 2 \in \mathbb{Z}_7$ folgt. Damit wird $b_2 = 108 = 2 \cdot 7^2 + 1 \cdot 7 + 3$ und $b_2^2 - 2 = 4 \cdot 7^4 + 6 \cdot 7^3$.

a) Man berechne nach diesem Verfahren b_6 und $b_6^2 - 2$.

b) Man programmiere den Algorithmus in Pari und berechne die Folge (a_n) bis $n=100$.