

5. Endlich erzeugte abelsche Gruppen

Erinnerung: • Eine Gruppe G heißt endlich erzeugt wenn es eine endliche Teilmenge $S = \{x_1, \dots, x_n\} \subseteq G$ gibt mit $G = \langle S \rangle = \langle x_1, \dots, x_n \rangle$.

- Ist $G = \langle x \rangle$ für ein $x \in G$, so nennen wir G zyklisch (für $\text{ord}(x)$ endlich) bzw. ∞ -zyklisch (für $\text{ord}(x)$ unendlich).

Bem. • Ist G zyklisch und $|G| = n$, so ist $G \cong C_n$.

• Ist G ∞ -zyklisch, so ist $G \cong (\mathbb{Z}, +)$.

• Endliche Gruppen sind immer endlich erzeugt, denn $G = \langle G \rangle$.

Faktum 5.1 Ist G endl. erzeugt, so existiert eine kleinste positive Zahl $r \in \mathbb{N}$ mit $G = \langle x_1, \dots, x_r \rangle$ für $x_i \in G$, und für alle $S \subseteq G$ mit $|S| < r$ gilt $\langle S \rangle \neq G$.

Beweis: Folgt aus der Tatsache, dass jede nicht-leere Teilmenge nat. Zahlen ein kl. Element besitzt. └

Def. Ist $G = \langle x_1, \dots, x_r \rangle$ mit r minimal, so heißen x_1, \dots, x_r Generatoren von G . [Manchmal wird die Minimalität weggelassen; eigentlich Basis] analog: Erzeugendensystem vs. Basis

Faktum 5.2 Sind x_1, \dots, x_r Generatoren einer abelschen Gruppe G , so lässt sich jedes $x \in G$ schreiben als

$$x = \prod_{i=1}^r x_i^{n_i} = x_1^{n_1} \cdot \dots \cdot x_r^{n_r} \text{ mit } n_i \in \mathbb{Z} \text{ für } 1 \leq i \leq r.$$

Beweis: Folgt direkt aus der Definition von "endl. erzeugt". └

Folgerung: Ist G eine endl. erzeugte abelsche Gruppe und sind x_1, \dots, x_r Generatoren von G , so ist

$$G = \left\{ \prod_{i=1}^r x_i^{n_i} : (n_1, \dots, n_r) \in \mathbb{Z}^r \right\}.$$

Lemma 5.3 Sei H eine endl. erzeugte abelsche Gruppe und x_1, \dots, x_s Generatoren von H (für $s \geq 1$).

Seien weiter $m_1, \dots, m_s \in \mathbb{N}$, nicht alle 0,

mit $\underbrace{(m_1, \dots, m_s)} = 1$.

$$:= \text{ggT}(m_1, \dots, m_s)$$

Dann ex. Generatoren y_1, \dots, y_s von H mit

$$y_1 = x_1^{m_1} \cdot \dots \cdot x_s^{m_s}.$$

Beweis: Sei $m := \sum_{i=1}^s m_i$, dann ist $m > 0$ (nach Voraussetzung).

Der Beweis ist nun mit Induktion nach m .

- Ist $m = 1$, so ist $m_{i_0} = 1$ für genau ein i_0 (für alle anderen i 's ist $m_i = 0$). Nach umnummerieren dürfen wir annehmen $i_0 = 1$. Setzen wir $y_i = x_i$ (für $1 \leq i \leq r$) so sind wir fertig.

- Sei nun $m > 1$ und sei der Satz bewiesen für alle m' mit $1 \leq m' < m$.

Weil $(m_1, \dots, m_s) = 1$ ist $m_i \neq 0$ für mindestens zwei i . Nach umnummerieren dürfen wir annehmen

$m_1 \geq m_2 > 0$. Dann sind $m_1 - m_2, m_2, \dots, m_s \in \mathbb{N}$

nicht alle 0 und $(m_1 - m_2, m_2, \dots, m_s) = 1$ (beachte

dass gilt $(k | m_2 \wedge k | m_1 - m_2) \rightarrow k | m_1$).

Weiter sind $x_1, x_1 x_2, x_3, \dots, x_s$ Generatoren von H ,

denn es gilt: $x_2 = x_1^{-1} (x_1 x_2)$, also $x_2 \in \langle x_1, x_1 x_2, \dots \rangle$.

Nun ist $m_1 - m_2 + \sum_{i=2}^s m_i = m - m_2 < m$ (weil $m_2 > 0$)
 und mit der Induktionsvoraussetzung ex. Generatoren
 y_1, \dots, y_s von H mit

$$y_1 = x_1^{m_1 - m_2} \cdot (x_1 \cdot x_2)^{m_2} \cdot x_3^{m_3} \cdot \dots \cdot x_s^{m_s}$$

$$\stackrel{\text{Habelsch}}{=} x_1^{m_1} \cdot \underbrace{x_1^{-m_2} \cdot x_1^{m_2}}_{= e_H} \cdot x_2^{m_2} \cdot \dots \cdot x_s^{m_s} = x_1^{m_1} \cdot x_2^{m_2} \cdot \dots \cdot x_s^{m_s}$$

was zu zeigen war. \dashv

Theorem 5.4 (Hauptsatz über endl. erzeugte abelsche Gruppen)

Sei G eine endl. erzeugte abelsche Gruppe. Dann
 ex. Generatoren x_1, \dots, x_r von G , so dass gilt:

$$G \cong \langle x_1 \rangle \times \langle x_2 \rangle \times \dots \times \langle x_r \rangle$$

Bem. $G \cong$ "Produkt von zykl. Gruppen C_n und von ∞ -zykl. Gruppen \mathbb{Z} "

Beweis: • Ist $r=1$, so ist $G = \langle x_1 \rangle$ und wir sind fertig.

- Für $r > 1$ betrachten wir die Menge \mathcal{R} aller r -Tupel $(\tilde{x}_1, \dots, \tilde{x}_r) \in G^r$ für die gilt $\langle \tilde{x}_1, \dots, \tilde{x}_r \rangle = G$ und $\text{ord}(\tilde{x}_1) \leq \text{ord}(\tilde{x}_2) \leq \dots \leq \text{ord}(\tilde{x}_r)$ wobei $n < \infty = \infty$ (für $n \in \mathbb{N}$). Es ist $\mathcal{R} \neq \emptyset$ (unnum.).

$$\text{Sei } N_1 := \min \{ \text{ord}(x_1) : x_1 \in G \wedge \exists (\tilde{x}_2, \dots, \tilde{x}_r) \in G^{r-1} ((x_1, \tilde{x}_2, \dots, \tilde{x}_r) \in \mathcal{R}) \}$$

$$N_2 := \min \{ \text{ord}(x_2) : x_2 \in G \wedge \exists x_1 \in G (\text{ord}(x_1) = N_1) \wedge \exists (\tilde{x}_3, \dots, \tilde{x}_r) \in G^{r-2} ((x_1, x_2, \tilde{x}_3, \dots, \tilde{x}_r) \in \mathcal{R}) \}$$

$$N_3 := \min \{ \text{ord}(x_3) : x_3 \in G \wedge \exists x_1, x_2 \in G (\text{ord}(x_1) = N_1 \wedge \dots$$

Dann ist $0 < N_1 \leq N_2 \leq \dots \leq N_r$ und für alle $(\tilde{x}_1, \dots, \tilde{x}_r) \in \mathcal{R}$ gilt: Ist $0 < j_0 \leq r$ und für alle $0 < i < j_0$ gilt $\text{ord}(\tilde{x}_i) = N_i$, dann ist $\text{ord}(\tilde{x}_{j_0}) \geq N_{j_0}$. (*)
 [folgt aus der Def. der N_i 's]

Wir wählen nun $(x_1, \dots, x_r) \in \mathcal{R}$ so, dass $\text{ord}(x_i) = N_i$
für alle $1 \leq i \leq r$.

Wir wissen bereits $G = \left\{ \prod_{i=1}^r x_i^{n_i} : (n_1, \dots, n_r) \in \mathbb{Z}^r \right\}$

und zeigen nun $G \cong \prod_{i=1}^r \langle x_i \rangle \cong \prod_{i=1}^r C_{N_i}$. [Eindeutigkeit]

[Was ist der Unterschied? Vergleich Basen / Erzeugendensystem]

Dafür zeigen wir, dass aus $\prod_{i=1}^r x_i^{n_i} = 1$ (für $n_i \in \mathbb{Z}$) folgt:

$$N_i \mid n_i \text{ für } N_i < \infty$$

$$n_i = 0 \text{ für } N_i = \infty$$

D.h. das Produkt ist trivial. [Vergleich mit Basen in Vektorräumen]

Für einen Widerspruch nehmen wir an, es ex. n_1, \dots, n_r mit

- $\prod_{i=1}^r x_i^{n_i} = 1$
- n_i nicht alle 0
- $n_i \geq 0$ (ersetze x_i durch x_i^{-1} falls $n_i < 0$)
[und n_i durch $-n_i$]
- $0 \leq n_i < N_i$

Sei weiter $d := (n_1, \dots, n_r) > 0$ und für $1 \leq i \leq r$ sei $m_i := \frac{n_i}{d}$.

Dann sind $m_1, \dots, m_r \in \mathbb{N}$ und $(m_1, \dots, m_r) = 1$.

Sei $1 \leq j_0 \leq r$ die kleinste Zahl mit $n_{j_0} \neq 0$ (d.h. $i < j_0 \rightarrow n_i = 0$).

Dann ist $m_{j_0} \neq 0$ und für $i < j_0$ ist $m_i = 0$. Somit ist

$$(m_{j_0}, m_{j_0+1}, \dots, m_r) = 1.$$

Sei $H := \langle x_{j_0}, \dots, x_r \rangle \leq G$. Dann ex. mit Lem. 5.3

Generatoren $y_{j_0}, y_{j_0+1}, \dots, y_r$ von H mit $y_{j_0} = \prod_{i=j_0}^r x_i^{m_i}$.

Somit gilt

$$y_{j_0}^d = \prod_{i=j_0}^r x_i^{n_i} \quad (\text{weil } d \cdot n_i = n_i \text{ und } H \text{ abelsch})$$

$$= \prod_{i=1}^r x_i^{n_i} \quad (\text{weil } n_i = 0 \text{ für } i < j_0)$$

$$= 1 \quad (\text{nach unserer Annahme})$$

- Da y_{j_0}, \dots, y_r Generatoren von H sind ist $y_{j_0} \neq 1$, denn sonst könnte y_{j_0} weggelassen werden.
- Da $d \mid n_{j_0}$ und $0 < n_{j_0}$ ist $d \leq n_{j_0}$ und weil $n_{j_0} < N_{j_0}$ ist $d < N_{j_0}$.
- Da $y_{j_0}^d = 1$ und $d > 0$ ist $\text{ord}(y_{j_0}) \leq d$.

Wir erhalten somit

$$G = \langle x_1, \dots, x_{j_0-1}, \underbrace{y_{j_0}, y_{j_0+1}, \dots, y_r}_{\text{Generatoren von } H} \rangle$$

$\text{ord: } N_1 \quad N_{j_0-1} \quad < N_{j_0}$

mit $\text{ord}(y_{j_0}) \leq d \leq n_{j_0} < N_{j_0} = \text{ord}(x_{j_0})$ und $\text{ord}(x_i) = N_i$ für alle $1 \leq i < j_0$. Das widerspricht aber der Wahl von x_1, \dots, x_r und somit gilt:

$$G \cong \prod_{i=1}^r \langle x_i \rangle$$

(denn es gilt (*))

Korollar 5.5 Ist G eine endl. erzeugte abelsche Gruppe,

so ist

$$G \cong C_{n_1} \times C_{n_2} \times \dots \times C_{n_s} \times \underbrace{\mathbb{Z} \times \dots \times \mathbb{Z}}_{\cong \mathbb{Z}^r \text{ (für } r \in \mathbb{N})}$$

mit $n_1 \mid n_2, n_2 \mid n_3, \dots, n_i \mid n_{i+1}, \dots$

Def. $C_{n_1} \times \dots \times C_{n_s}$ heißt Torsionsgruppe (von G) und r ist der Rang von G .

Beweis von Korollar 5.5 Mit Thm. 5.4 erhalten wir

$$[\text{Algorithmus}] \quad G \cong C_{m_1} \times \dots \times C_{m_r} \times \mathbb{Z}^r$$

mit $m_1 \leq \dots \leq m_r$ (und $r \in \mathbb{N}$). Mit Aufgabe 8 ist

$$\text{für } m, n \geq 1: \quad C_m \times C_n \cong C_{n \cdot m} \iff \text{ggT}(m, n) = 1.$$

(insbesondere $C_n \cong C_{p_1^{k_1}} \times \dots \times C_{p_s^{k_s}}$ für p_i prim und paarweise teilerfremd)

Daraus folgt direkt der folgende Algorithmus zur Berechnung der n_i 's aus den m_j 's:

- Für jede Primzahl p mit $p \mid \prod_{j=1}^r m_j$ schreiben wir in absteigender Reihenfolge die maximalen Potenzen p^k von p auf, welche jeweils m_j teilt (d.h. $p^k / m_j \wedge p^{k+1} \nmid m_j$).
- Die Produkte der Spalten (von rechts nach links) geben uns dann die n_i 's.

Beispiel: $C_{12} \times C_9 \times C_{15} \times C_{15} \times C_{14}$

$$C_4 \times C_3 \times C_9 \times C_3 \times C_5 \times C_3 \times C_5 \times C_2 \times C_7$$

Primzahlen Primzahlpotenzen welche 12, 9, ... teilen; absteigend

2	4	2	1	1	1
3	9	3	3	3	1
5	5	5	1	1	1
7	7	1	1	1	1

Produkte der Spalten: 1260 30 3 3 1

Somit gilt: $C_{12} \times C_9 \times C_{15} \times C_{15} \times C_{14} \cong C_3 \times C_3 \times C_{30} \times C_{1260}$

Folgerungen:

- Sind p_1, \dots, p_s paarweise versch. Primzahlen, so gibt es (bis auf Isom.) nur eine abelsche Gruppe der Ordnung $\prod_{j=1}^s p_j$.
- Ist p prim, so gibt es (bis auf Isom.) nur zwei abelsche Gruppen der Ordnung p^2 , nämlich $C_p \times C_p$ und C_{p^2} .
- Ist p prim, so gibt es (bis auf Isom.) $P(n)$ abelsche Gruppen der Ordnung p^n , wobei $P(n)$ die "Partitionsfunktion" bezeichnet.