

3.2 \mathbb{F}_3 ist ein Untergruppe von \mathbb{F}_2

• Plan: §1 Konstruktion der „geraden Untergruppe“ von \mathbb{F}_2

§2 Freie Gruppen und ihre Wirkung auf Bäumen

§3 Beispiel: Die Wirkung von \mathbb{F}_2 auf ihren Cayley-Graph

§4 Satz über die Untergruppen freier Gruppen (Nielsen-Schreier)

§1

• Ist $\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ Basis von \mathbb{F}_n , dann kann kein vollständig reduziertes Wort in $\{x_1, x_2, x_1^{-1}, x_2^{-1}\}^*$ gleich der Identität $e \in \mathbb{F}_n$ sein

↳ Untergruppe erz von $\{x_1, x_2\}$ ist frei vom Rang 2

Proposition

Es ex. eine Untergruppe von \mathbb{F}_2 mit endl. Index, die frei vom Rang 3 ist.

(3 Erzeuger + Innen)

Beweis:

• Argument nutzt Länge für Worte $g \in \mathbb{F}_2$ aus:
 $g \in \mathbb{F}_2$ kann eindeutig durch vollst. reduziertes Wort (Inden Erzeugern dargestellt werden)

(1) ↳ Länge $|g|$ ist die Anzahl der Terme in dem reduzierten Ausdruck

Bsp:

$$|x^3x^{-1}y^2xy^{-5}y| = |x^2y^2xy^{-4}| = 9$$

$$= |y^{-1}y^5x^{-1}y^{-2}x^{-3}| = |g^{-1}|$$

$$\Rightarrow |g| = |g^{-1}| \text{ (H)}$$

• Sei $H \leq \mathbb{F}_2$ mit $H = \{g \in \mathbb{F}_2 \mid |g| \text{ ist gerade}\}$ die gerade Untergruppe von \mathbb{F}_2

↳ Wegen (t) ist H abgeschlossen unter Inversen

• Kürzungen in nicht-vollst. reduzierten Wörtern geschieht in Paaren

⇒ Wenn $|a|, |b|$ gerade, dann auch $|ab| (\leq |a| + |b|)$ gerade (H)

Korollar

Die gerade Untergruppe $H \leq \mathbb{F}_2$ wird durch $S = \{x^2, xy, xy^{-1}\}$ erzeugt.

Beweis

Erkenne zunächst, dass jedes Wort der Länge 2 sich durch $\{x^2, xy, xy^{-1}, x^{-2}, y^{-1}x^{-1}, yx^{-1}\}^* = S^*S^{-1}$ erzeugen lässt:

$$\{x^2, x^{-2}, y, y^2, xy, yx, xy^{-1}, y^{-1}x, x^{-1}y, yx^{-1}, x^{-1}y^{-1}, y^{-1}x^{-1}\}$$

Induktion über Wortlänge n:

I.A. $n=2 \checkmark$

I.S. $n \geq n+2$: Sei $w = x_1 y_1 \dots x_n y_n$ ein Wort in der geraden Untergruppe $H \leq F_2$.

Da $|w|$ gerade ist können wir wegen (H) w in ein Produkt von Wörtern mit gerader Länge zerlegen:

$$w = \prod_{i=0}^n a_i b_i, \quad |a_i|, |b_i| \text{ gerade } (\Leftrightarrow a_i b_i \in H)$$

Wir führen diese Zerlegung solange durch, bis alle $a_i b_i$ Worte der Länge 2 sind. Mit I.A. folgt, dass sich alle $a_i b_i$ durch $SU5^{-1}$ erzeugen lassen.

Da die Hintereinanderreihung von Elementen in $SU5^{-1}$ nur kleine interne Kürzungen zulässt, können diese keine Worte erzeugen, die sich nicht durch Elemente von $S^{-1}US$ darstellen lassen. Folglich lässt sich jedes Wort w mit gerader Länge durch Elemente von $SU5^{-1}$ erzeugen. \square

Seien nun $a = x^2$, $b = xy$, $c = xy^{-1}$ und $w = w_1 w_2 \dots w_n$ vollst. reduziertes Wort mit Erzeugern $\{a, b, c, \bar{a}, \bar{b}, \bar{c}\}^*$

Um $\exists z$ dass H eine freie Gruppe mit Basis $\{a, b, c\}$ ist

gilt es zz: $H \not\simeq e \in F_2$

- Das „Übersetzen“ von w in die Ausgangserzeuger x und y kann zu Kürzungen führen:

BSP $w = \bar{a}^{-1} b = x^{-1} \bar{x}^{-1} x y = x^{-1} y$

$$\begin{aligned} w &= \bar{c}^{-1} a \bar{c}^{-1} b = (y x^{-1})(x \bar{x})(y x^{-1})(x y) = [y x^{-1} x x] [y x^{-1} x y] \\ &= y x y^2 \end{aligned}$$

\hookrightarrow Kürzung in $\bar{c}^{-1} a$ und $b^{-1} \bar{a}$, aber nicht in $a \bar{c}^{-1}$

- Die „Übersetzung“ gelingt wie folgt:

schreibe $w_i = \alpha_i \beta_i$ mit $\alpha_i, \beta_i \in \{x, y, x^{-1}, y^{-1}\}$

Dann gibt es höchstens ein paar interne Kürzungen, aber keine Kürzungen von ganzen Paaren. Dies motiviert das folgende

Lemma

Sei $w = w_1 w_2 \dots w_n$ ein vollst. reduziertes Wort in dem freien Monoid $\{a, b, c, \bar{a}, \bar{b}, \bar{c}\}^*$ und seien $\alpha_i \beta_i$ die Ausdrücke für w_i mit Erzeugern $\{x, y, x^{-1}, y^{-1}\}$.

Ist $\beta_i = \bar{x}_{i+1}$, so folgt

1. $\alpha_i \neq \beta_{i+1}$
2. $\beta_{i+1} \neq \bar{x}_{i+2}$ und
3. $\beta_{i-1} \neq \bar{x}_i$

Beweis

Wir zeigen nur die 1. Aussage anhand $w_i = \alpha_i^{-1}$. Die Aussagen 1, 2 und 3 folgen mittels den restlichen Elementen des freien Monoids analog.

1. $\alpha_i \neq \beta_{i+1}^{-1}$ für $w_i = \alpha_i^{-1}$

$$w_i = \alpha_i^{-1} = x^{-2} \Rightarrow \alpha_i = x^2 = \beta_i \Rightarrow w_i = \begin{matrix} b \\ \parallel \\ xy \end{matrix} \vee \begin{matrix} c \\ \parallel \\ x^{-1}y^{-1} \end{matrix}$$

Dann gilt $\beta_{i+1} = \begin{cases} y, & w_{i+1} = b \\ y^{-1}, & w_{i+1} = c \end{cases}$

Folglich gilt $\alpha_i = x^2 \neq y/y^{-1} = \beta_{i+1}^{-1}$

□

Nun können wir zeigen, dass H eine freie Untergruppe von \mathbb{F}_2 ist

→ übersetze zunächst ein vollst. reduziertes Wort

$$w \in \{a, b, c, a^{-1}, b^{-1}, c^{-1}\}^*$$

in ein Wort

$$w = \alpha_1 \beta_1 \alpha_2 \beta_2 \cdots \alpha_n \beta_n \in \{x, y, x^{-1}, y^{-1}\}^*$$

Mit dem Lemma wissen wir, dass sich höchstens ein Buchstabe α_i oder β_i in jedem Paar w_i kürzt

Dann gilt:

$$\textcircled{*} | \alpha_1 \beta_1 \alpha_2 \beta_2 \cdots \alpha_n \beta_n | \geq n$$

Also $w \notin \mathbb{F}_2$.

Warum gilt $(*)$?

$$\text{Sei } w = w_1 w_2 w_3. \text{ Dann } |w| = |w_1 w_2 w_3| = 3$$

$$\text{übersetze und erhalte } w = \alpha_1 \beta_1 \alpha_2 \beta_2 \alpha_3 \beta_3$$

$$|w| = |\alpha_1 \beta_1 \alpha_2 \beta_2 \alpha_3 \beta_3| = 6$$

Reduziere nun das übersetzte w gemäß Lemma und erhalte

$$w' = \alpha_1 \underbrace{\beta_1}_{\beta_1 = \alpha_{i+1}^{-1}} \alpha_2 \beta_2 \alpha_3 \beta_3 \quad \text{für } i=1$$

$$= \alpha_1 \beta_2 \alpha_3 \beta_3$$

Nun gelten $\alpha_i = \beta_{i+1}^{-1} \Leftrightarrow \alpha_1 \neq \beta_2^{-1}$ und

$$\beta_{i+1} \neq \alpha_{i+2}^{-1} \Leftrightarrow \beta_2 \neq \alpha_3^{-1}$$

Dann gilt

$$|w'| = |\alpha_1 \beta_2 \alpha_3 \beta_3| = 4 > 3.$$

§2 3.4 Freie Gruppen und Wirkungen auf Bäumen

- Charakterisiere freie Gruppen durch Wirkung auf Bäumen

↳ Nützlich für Beweise \rightsquigarrow Nielsen-Schreier

Kapitel-1)

Satz 3.20

Eine Gruppe ist frei \Leftrightarrow frei wirkt auf Bäumen

- Früher gesehen: G wirkt auf Graph $\Rightarrow \exists$ Fundamentalbereich für diese Wirkung \rightsquigarrow Abs. 1.8
- Wiederholung: Konstruktion von Fundamentalbereich
 ↳ hier: Im Kontext freier Gruppenwirkung auf Bäumen
- Nimm festen Knoten $v \in \mathcal{T}$, sodass für CCT
 - $v \in \mathcal{C}$
 - x, y distinkt $\Rightarrow \exists g \in G: gx = y$

↳ Mind. 1 max. Subbaum mit diesen Eigenschaften

\rightsquigarrow KERN

- KERN bildet nicht ganz F , weil G frei wirkt
 ↳ Bild von KERN unter G erzeugt alle Knoten, aber nicht alle Kanten

- Für jede Kante $e \in \text{KERN}$, $e \cap \text{KERN} \neq \emptyset$ sei he der „geschlossene Teil“ von e in KERN verbunden mit KERN

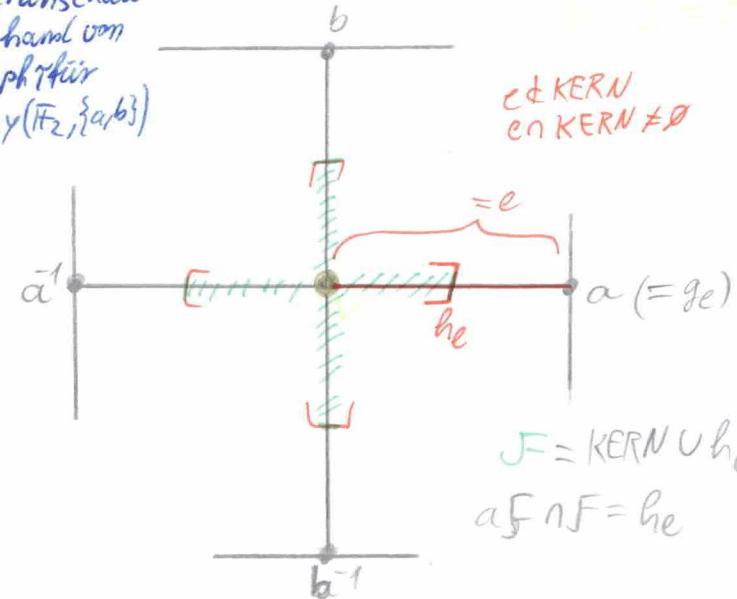
↳ $F = \text{KERN} \cup$ alle Halbkanten he

• Beweis von Lemma 1.52 zeigt:

Lemma 3.21

$F \subset \mathcal{T}$ wie oben beschreibt einen Fundamentalbereich für $G \curvearrowright \mathcal{T}$ und F enthält einen Knoten für jede Bahn (der Knoten) unter der Wirkung von G .

Einfache Veranschaulichung anhand von Cayley-graph für $\mathbb{F}_2 \curvearrowright \mathcal{T} = \text{Cay}(\mathbb{F}_2, \{a, b\})$
 $H = \langle f(a), f(b) \rangle$



$F = \text{KERN} \cup he$
 $a \notin F \Rightarrow he$

Beweis von Satz 3.20

\Rightarrow Trivial: G freie Gruppe \Rightarrow wirkt frei auf $\text{Cay}(G)$ ✓

\Leftarrow Annahme: $G \curvearrowright \Gamma$, F Fundamentalbereich wie oben
 \Leftrightarrow $g \cdot x = x$
 $\Leftrightarrow g = e_0$

- $\forall h_e \in F$ zu $g_e \in G$ so, dass $F \cap g_e F$ Mittelpunkt von e ist

\hookrightarrow Menge aller dieser g_e mit \mathcal{S} bezeichnen

- Aus $F \cap g_e F$ Mittelpunkt folgt:

Auch $g_e^{-1} F \cap F$ Mittelpunkt einer (anderen) Kante

$$\Rightarrow g_e \in \mathcal{S}, \text{ dann auch } g_e^{-1} \in \mathcal{S} \quad \mathcal{S} = \{g_e \in \text{Cay} | g_e F \cap F = h_e\} \ni g_e$$

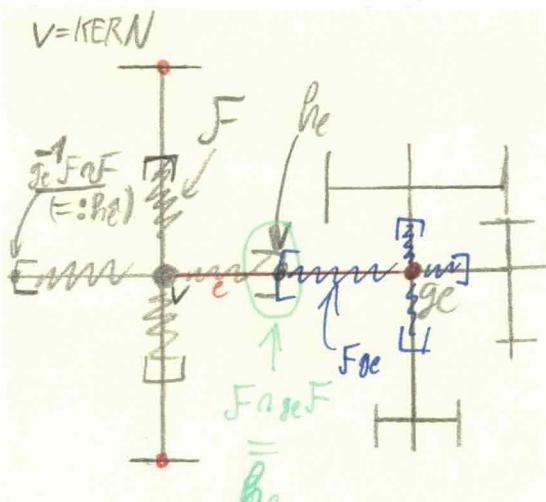
- Behauptung: Falls $g_e \in \mathcal{S}$, dann ex eine Halbkante $h_e \in F$ so dass

$$g_e^{-1} = g_e^1$$

\hookrightarrow Geom. Bedeutung: Für jeden Knoten $g_e \in \mathcal{S}$ ex. ein „gegenüberliegender“ Knoten g_e^{-1} und diesen nennen wir g_e^1 .

- Die Menge \mathcal{S} bildet eine Menge von Erzeugern für G nach Theorem 1.55 (\sim Möllers Vortrag, erstes Theorem)

Theorem 1.55: Γ zusammenhängender Graph und G Gruppe, die auf Γ mit Fundamentalbereich F operiert. Dann ist die Menge $\mathcal{S} = \{g \in G | g \neq e \text{ und } g \cdot F \cap F \neq \emptyset\}$ ein Erzeugendensystem für G .



system für G .

- Jedes Element von \mathcal{S} kann mit seinem Inversen verwechselt werden
 \hookrightarrow Zerlege \mathcal{S} in $\mathcal{S} = S \cup S^{-1}$, wobei S für jedes $s \in \mathcal{S}$ nicht das Inverse s^{-1} enthält \sim Fußnote!

Fußnote: Wir haben implizit angenommen, dass G keine Elemente der Ordnung 2 enthält, d.h. $\forall g \in G: g \neq g^{-1}$.

Theorem 3.46 (Alle endl. Gruppen haben die Semirechte Eigenschaft FA, \sim Vortrag von Kraustauris) besagt, dass eine endl. Gruppe G , die auf einem Raum Γ operiert einen Punkt in diesem Raum fixiert. Enthält G nur ein Element der Ordnung 2, dann kann G nicht frei auf dem Raum operieren \sim Beweis von Theorem 3.46.

- Fixen $V \in \text{KERN}$ und für jeden $g_e \in S \cup S^{-1}$ sei γ_e Subbaum von Γ induziert durch $V' \in \Gamma \setminus \text{KERN}$, ad. der reduzierte Pfad von V nach V' durch h_e geht.

Äquivalent: γ_e def. als \leq -max. Subbaum von Γ , ad. γ_e einen Knoten mit e teilt \sim Figur 3.8

BSP: $\mathbb{F}_2 \cong \text{Cay}(\mathbb{F}_2)$

$\text{KERN} = V$

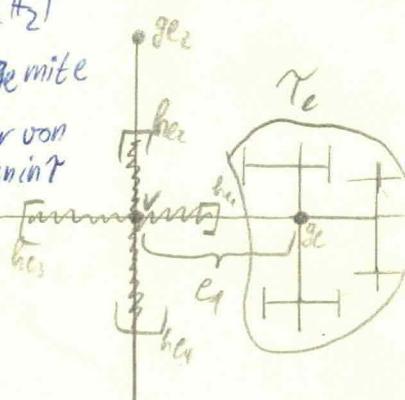
$F = 4$ Halbkanten h_{e_1}, \dots, h_{e_4}

$$\begin{aligned} S &= \{g_{e_1}, g_{e_2}\}, \quad S^{-1} = \{g_{e_1}^{-1}, g_{e_2}^{-1}\} \\ &= \{g_{e_3}, g_{e_4}\} \end{aligned}$$

$\mathbb{F}_2 \cong \text{Cay}(\mathbb{F}_2)$

γ_e teilt g_e mit

γ_e ist einer von 4 Subbäumen in Γ



- Verwende das Ping-Pong-Lemma, um zu zeigen, dass G eine freie Gruppe mit Basis S ist

→ Notation: • $\forall g \in G$ sei X_g der assoziierte Subbaum T_e

- $p = v \in \text{KERN}$ Punkt außerhalb der Vereinigung der Subräume U_{T_e}

- Vor. 1 des Ping-Pong-Lemmas ($s(p) \in X_g \ \forall g \in S$) folgt direkt aus der Def. von T_e .

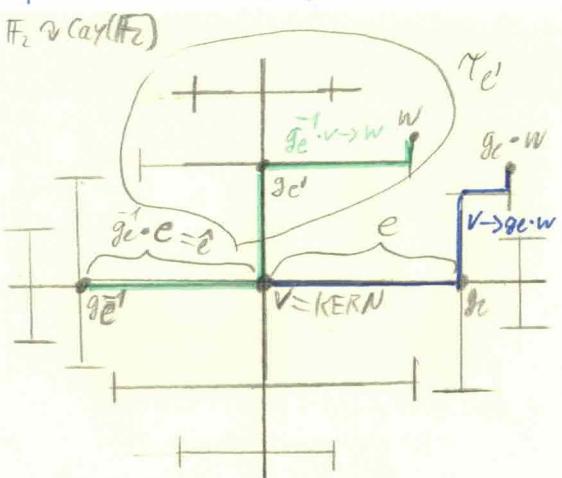
- Seien $g \in S$; T'_e Subbaum mit $g \bar{e} \neq \bar{g}^{-1}$; $\bar{e} = g^{-1} \cdot e$ Kante zwischen $g \bar{e}$ und KERN; $w \in T'_e$

- Es ex. min. Pfad von $g \bar{e} \cdot v$ nach w

↳ Wende g an und erhalte min. Pfad von v nach $g \bar{e} \cdot w$

- Der erste Pfad geht durch \mathbb{E} , also geht das Bild unter g durch e
 $\Rightarrow g \bar{e} \cdot w \in T_e$ und, weil w beliebig gewählt war, folgt
 $g \bar{e}(T'_e) \subset T_e \Rightarrow$ Vor. 2

- Dieser Beweis liefert eine Methode, mit der man eine Basis für G finden kann



- Bsp: Betrachte die gerade Untergruppe $H \subset F_2$ mit $\{x, y\}$ Basis für F_2 .

- H operiert auf $\Gamma = \text{Cay}(F_2, \{x, y\})$ und wir konstruieren den KERN:

- Knoten assoziiert mit dem Identitätselement wird zu KERN hinzugefügt
 $1 = v \in \text{KERN}$

- Wir fügen x -Knoten hinzu als Repräsentation der Elemente mit ungerader Länge und die Kante e , die v mit dem Knoten assoziiert zu x verbindet

- Der Fundamentalbereich \mathcal{F} besteht aus KERN + den 6 Halbkanten, die an v und an x angrenzen

- 6 Halbkanten $\Rightarrow 3$ Basisschritte

- Für die Basis Betrachten wir alle $g \in H$ für die $g \mathcal{F} \cap \mathcal{F} \neq \emptyset$ gilt

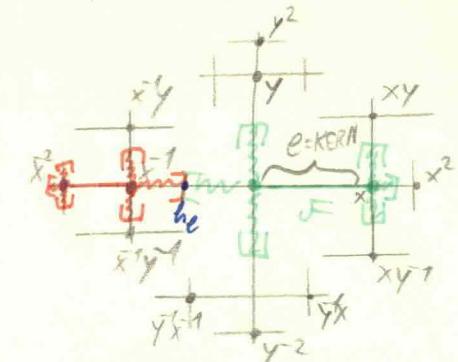
$$\hookrightarrow \{x^2, x^{-2}, xy, y^{-1}x^{-1}, xy^{-1}, yx^{-1}\}$$

- Inverse eliminieren ergibt unsere zuvor eingesuchte Basis

$$\{x^2, xy, xy^{-1}\}$$

für H

$$H \cong \text{Cay}(F_2, \{x, y\})$$



$$x^{-2} \mathcal{F} \cap \mathcal{F} = he$$

§4 Abschluss: Tiefgreifende Erkenntnis über freie Gruppen

Korollar (Satz von Nielsen-Schreier)

Jede Untergruppe einer freien Gruppe ist frei.

Beweis: Sei $H \subset F$, F freie Gruppe

F operiert frei auf ihrem Cayley-Graph $\Rightarrow H$ operiert frei auf dem Cayley-Graph von F .

Satz $\Rightarrow H$ ist eine freie Gruppe. \square

- Benannt nach Jakob Nielsen (für endl.-erzeugte freie Gruppen, 1921) und Otto Schreier (alle freien Gruppen).