

Dann hat $b t^{-1} a^3 t a^6 b^3 t^{-1}$ reduz. Darst.
 $b t^{-1} a^{-1} = b^{-5} t^{-1} a^3$.

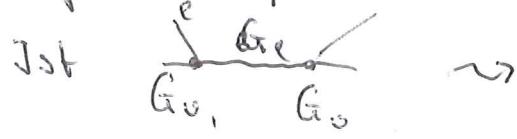
Satz 3.22 Wenn $g \in \pi_1(G, y, T)$ eine reduz. Darst. #1 besitzt, dann ist $g \neq 1$. Insbesondere sind die Vertexgr. $G_v \hookrightarrow \pi_1(G, y, T)$, $v \in Y^o$.

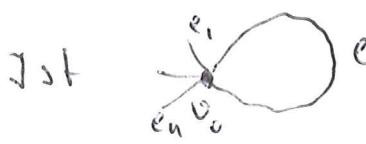
Bew.: Für (G, y) mit einer Kante ist die Burst 2. 47. bzw Satz 3.9(iii). Nun verwenden Induktion über die Anzahl der Kanten und die Bsp. in 3.17

Bew 3.23 Diese Argumente benutzen folgende Beobachtung

Sei (G, y) ein gr. graph, und sei (G', y') ein gr. graph, der aus (G, y) durch Kontraktion einer Kante e entsteht, wobei die Vertexgr.

folgendermaßen ersetzt werden:

Ist  \rightsquigarrow 
 G_v, G_e \rightsquigarrow $G_v * G_{e^*}$

Ist  \rightsquigarrow  $G'_{v^*} = \langle G_v, t | \dots \rangle$

Dann ist $\pi_1(G, y) \cong \pi_1(G', y')$.

(s. ÜA Blatt 9, Aufg. 1)

Nun der Hauptsatz der Bass-Serre-Theorie in allg. Form.

Sieben beweisen für amalg. Prod. und HNN-Grw.

Def 3.20 Sei $p: X \rightarrow Y$ ein Morph. vom Baum X in den zsh. Gph Y , $T \subseteq Y$ ein Spannbaum. Ein Paar (\tilde{T}, \tilde{y}) von Teilbäumen in X heißt Lift des Paares (T, y) , falls $\tilde{T} \subseteq \tilde{y}$ und

- (i) Für jede Kante $e \in \tilde{y}^1 \setminus \tilde{T}$ sind $a(e)$ oder $w(e) \in \tilde{T}$.
- (ii) $p|_{\tilde{T}}: \tilde{T} \rightarrow T$ ist ein Isom.
und $p: \tilde{y} \setminus \tilde{T}^1 \rightarrow y^1 \setminus T^1$ ist bij.

Für $v \in Y^0 (= T^0)$ sei $\tilde{v} \in \tilde{T}^0$ mit $p(\tilde{v}) = v$ und
für $e \in Y^1$ sei $\tilde{e} \in \tilde{y}^1$ mit $p(\tilde{e}) = e$.

Nach Satz 3.22 können wir die Vertrags. G_v aus
in kanon. Weise
 (G, \tilde{y}) als Ugr. von $\pi_1(G, y, T)$ betrachten.

Satz 3.25 Sei $G = \pi_1(G, y, T)$ für einen fp. gph (G, y)
mit Spannbaum T . Dann ex. ein Baum X_y auf dem
 G ohne Invrs. von Kanten operiert, derart dass $G \backslash X \cong Y$
und so dass Vertex- und Kantenstab. von G auf X
konjug. sind zu den kanon. Ugr. G_v , $v \in Y^0$, mit w
 $\alpha_e(G_e)$, $e \in Y^1$.

Ist $p: X \rightarrow Y = G \backslash X$ die zugel. Proj., dann ex.
ein Lift $\tilde{(T, y)}$ des Paares (T, y) , so dass

- (i) Für $\tilde{v} \in \tilde{T}^0$ (bzw. $\tilde{e} \in \tilde{y}^1$ mit $\alpha(\tilde{e}) \in \tilde{T}^0$) ist
 $G_{\tilde{v}} = G_v$ und $\alpha_{\tilde{e}}(G_{\tilde{e}}) = \alpha_e(G_e)$.

(ii) Fw $\tilde{e} \in \tilde{y}^1$ mit $w(\tilde{e}) \notin \tilde{T}^0$, dann ist $E_{\tilde{e}}(w(\tilde{e})) \in \tilde{T}^0$.

Bew: Ähnlich wie für amalg. Prod. und HNN-Gr.

Wir def. nur X, \tilde{T}, \tilde{y} und die Wirkung von G auf X .

Wähle eine Orient. auf γ . Für $v \in \gamma^0$ betr. $G_v \leq G$, und für $e \in \gamma^1$ betr. $G_e = \alpha_e(G_e) \leq G_{\alpha(e)} \leq G$.

Beachte dass $t_e = 1_G$ genau dann wenn $e \in T$.

Def. X folgendermaßen

$$X^0 = \bigcup_{v \in \gamma^0} G/G_v, \quad X^1 = \bigcup_{e \in \gamma^1} G/G_e$$

$$\alpha(gG_e) = gG_{\alpha(e)}, \quad \omega(gG_e) = gt_eG_{\omega(e)}, \quad \text{für } g \in G, e \in \gamma^1$$

Dann operiert G offens. auf X durch Linksmultipl.

Wir müssen zeigen, dass X ein Baum ist, d.h. zsh. ist und keine Schleifen enthält.

Dass X zsh. ist, folgt aus der Existenz reduz. Darst.

Es genügt z.z., dass für $v_0, v, e \in \gamma^0$ die Vertices

G_{v_0} und gG_v , durch einen Weg verbunden sind
Schreibe g als reduz. Ausdruck. Dieser beschreibt
einen Weg durch den Baum. Daher ist X zsh.

Es gibt (holt oder nicht notw. Lind. oder reduz.
Ausdrücke) keine Zykel: Ein reduz. Ausdruck $\neq 1$

ist von 1 versch.

Bsp $\gamma = \begin{array}{c} u \\ \xrightarrow[e_1]{\quad} \\ \xleftarrow[e_2]{\quad} v \end{array}$ $g = b t_{e_2}^{-1} a^{-1} = b^{-5} t_{e_2}^{-1} a^3$

Dann sind $G_0 = \underline{b G_u} = b^{-5} G_v$ und $gG_u = \underline{b^{-5} t_{e_2}^{-1} G_u}$
durch die Kante $b^{-5} G_{e_2}$ verbunden

Die Volumen von gG_0 ist $\sum_{e \in Y^1} |G_e : \alpha_e(G_e)|$

$$\alpha(e) = 0$$

Wir erhalten ein Lift \tilde{T} von T durch

$$\tilde{T}^\circ = \bigcup_{e \in T^\circ} G_e, \quad \tilde{T}^1 = \bigcup_{e \in T^1} G_e$$

\tilde{G} und \tilde{y} ist gegeben durch $\tilde{T} \cup \{te \text{ für } e \in Y^1\}, G_e$
 $e \in Y^1 \setminus T^1\}$

Kor 3.26 Jede endl. Mgr. einer Gr. $\pi_1(G, y, T)$ ist konjug. zu einer Mgr. einer der Vertexgr.

Bew: Das folgt aus Kor. 2.16 und Satz 3.25

Nun die Umkehrung:

Satz 3.27 Sei G eine Gr., die ohne Inversion von Kanten auf einem Baum X operiert. Dann ex. ein kanon. Isom. $G \cong \pi_1(G, y, T)$, wobei $y = G \backslash X$, $T \subseteq Y$ ein Spannbaum, (\tilde{T}, \tilde{y}) Lift für (T, y) und für $y \in Y^0, e \in Y^1$
 $G_y = \text{Stab}_G(\tilde{y}), G_e = \text{Stab}_G(\tilde{e})$ mit $p(\tilde{y}) = y, p(\tilde{e}) = e,$
 $\tilde{y} \in \tilde{T}, \tilde{e} \in \tilde{Y}^1$.

Für $e \in Y^1 \setminus T^1$ mit $w(\tilde{e}) \notin T^\circ$ wähle $t \in G$ mit $w(\tilde{e}) = te\tilde{w}(e)$ (denn $w(e) \in \tilde{T}^\circ$) und setze $\tilde{t} = t^{-1}$.

Dann für $e \in Y^1$ def. Einbettung $w_e: G_e \rightarrow G_{w(e)}$
durch $w_e(g) = \begin{cases} g & \text{falls } w(\tilde{e}) \in \tilde{T}^\circ \\ t \tilde{e} t^{-1} & \text{falls } w(\tilde{e}) \in \tilde{Y}^0 \setminus \tilde{T}^\circ. \end{cases}$

Bew: Überreduzierte Aussträcke. Für HNN-Law. und analog.
Produkt über Normalformen.

Wir zeigen $G' = \langle \text{Stab}_G(v), t_e | v \in Y^0, e \in E \rangle = G$.

Ist $G' < G$, dann sind die Grph. $G' \cdot \tilde{T}$ und

$G \setminus G' \cdot \tilde{T}$ disj. Ist $g' \in G'$, $g \in G \setminus G'$, dann ist niemals $g'v_0 = gv_0$ für $v_0 \neq v, v \in Y^0$.

Ist $gv = g'v$ für ein $v \in Y^0$, dann ist

d.h. $g \in g' \text{Stab}_G(v) \subseteq G'$. Weil $X = G \cdot \tilde{T}$ zsh, ist, kann man X nicht als Verein. disj. Teilgrph schreiben. Daher ist $G' = G$.

Nun können wir jedes Elt $g \in G \setminus G'$ als reduz. Ausdruck darstellen und induktiv über die Länge zeigen, dass $g = g_1 \cdots g_n$, $n \geq 1$, dann existiert g nicht-trivial, d.h. $g \neq 1$. Insbes. sind die Einbettungen

$\text{Stab}_G(v) \rightarrow G_v$, $v \in Y^0$, $t_e \mapsto t_e$, $e \in Y^0 \setminus T$ inj.

Bew: Sei (G, Y) ein fr. grph., X ein Baum, wie in Satz 3.15

Dann oper. jede Ugl. $H \leq G = \pi_1(G, Y)$ auf X und daher ist nach Satz 3.26 selbs Fundamentalgvt. eines fr. grph.

Im Allg. ist die Bez. zwischen diesen fr. grph. kompliziert.

Wir beweisen nur den Satz von Kurosh:

Satz 3.27 Sei $H = \bigcap_{i \in I} \{H_i | i \in I\}$, d.h. $H = \pi_1(G, Y)$

mit $(G, Y) = \begin{array}{c} A \\ \nearrow \searrow \\ H_i \end{array}$. Sei $G \leq H$ mit $G \cap A_x^{-1} = \{1\}$ für alle $x \in H$.

Dann ex. ex. eine freie fr. F und ein Regsystem X_i für die Doppelnebenklassen $G \setminus H / H_i$ so, dass

$$G = F * \bigcap_{i \in I} (x_i H_i x_i^{-1} \cap G)$$

$$x \in X_i$$

Bew: Sei X der Baum mit Fundamentalgp. H wie in Satz 3.26. Dann ist $X^0 = H/A \cup (\bigcup_{i \in J} H/H_i)$ und $X'_+ = \bigcup_{i \in J} ((H/A) \times \{i\})$ mit $x(hA, i) = hA$, $w(hA, i) = hH_i$.

Die fp. G oper. auf X durch Linksmultipl.

Sei $y = G \setminus X$ der Quotient, $p: X \rightarrow y$ die kanon.

Proj., $\tilde{T} \subseteq y$ ein Spannbaum und (\tilde{T}, \tilde{y}) ein Lift

für (T, y) in X . Die Verkettung von \tilde{T}^0 besteht

aus einer max. Menge der Form $xA, xH_i, i \in J$, die zw. nicht G -äquiv. sind. Dafür ex. eine Repräsentations

X_A, X_i für $G \setminus H/A$ bzw $G \setminus H/H_i$ so dass

$$\tilde{T}^0 = \{xA \mid x \in X_A\} \cup \bigcup_{i \in J} \{xH_i \mid x \in X_i\}.$$

Für $xA \in \tilde{T}^0$ ist $\text{Stab}_G(xA) = G \cap xAx^{-1} = \{1\}$

für $xH_i \in \tilde{T}^0$ ist $\text{Stab}_G(xH_i) = G \cap xH_ix^{-1}$

Für $xA \in X'$ ist $\text{Stab}_G(xA) = \{1\}$.

Daher ist nach Satz 3.27 G ein freies Prod. des Verkettgrps. und der Gruppe F mit Basis

$\{t_e^a \in G : e \in y'\}$ mit $w(e) \notin \tilde{T}^0$ und $t_e^a(w(e)) \in \tilde{T}^0\}$

Bem: Da Bew. benutzt, dass $\pi_1(\begin{smallmatrix} B & & c \\ & I & \\ A & & H \end{smallmatrix}) \cong \pi_1(\begin{smallmatrix} B & & c \\ G & & H \\ A & & \end{smallmatrix})$.

Kor 3.28 Ist $G = A * B$, $g, h \in G$ mit $[g, h] = 1$, dann sind g, h im selben Konjug. von A oder B oder es ex. ein $x \in G$ mit $g, h \in \langle x \rangle$ (also $\langle g, h \rangle$ zyklisch).

Bew: Sei $H = \langle g, h \rangle \leq G$. Dann ist H abelsch und nach Kurosh von der Form $H = F * A' * B'$. Da rechte freie Produkte niemals abelsch sind ist entweder $H = F \cong \mathbb{Z}$ oder $\langle g, h \rangle \leq A^g * A^{-g} \cong \langle x \rangle$ oder $\leq B^2$.

Zum Abschluss der Vorlesung betrachten wir noch Anwendungen von HNN-Erw. zw. Konstr. von Grp. und residuelle Endlichkeit der freien Grp.

§ 4 Vermischtes

Satz 4.1 Jede abz. Grp. C kann in eine Grp. G eingebettet werden, die 2 Erz. hat und so dass gilt:

(i) G hat p -Torsion gabs C p-Torsion hat

(ii) Ist C endl. präs., dann auch G .

Bew: Sei $C = \langle c_1, c_2, \dots | s_1, \dots \rangle$ mit abz. Erz. menge

Setze $F = C * \langle a, b \rangle$. Dann erzeugen

$$A_0 = \{a, ab, a^{b^2}, \dots\} \text{ und } B_0 = \{b, c_1 b^a, \dots, c_n b^{a^n}, \dots\}$$

freie Grp. A bzw B , denn nicht-triv. Worte über A_0 bzw B_0 sind $\neq 1$ in F .

Daher ist $G = \langle F, t \mid a^t = b, (a^{b^i})^t = c_i b^{a^i}, i \geq 1 \rangle$

eine HNN-Erw von F und damit $C \leq G$.

Es ist $G = \langle t, a \rangle$ und G hat genau dann ein Elt des Ord. n , wenn C ein solches Elt hat.

Ist $C = \langle c_1, \dots, c_m \mid s_1, \dots, s_n \rangle$ endl. präs., dann auch G , weil es nur endl. viele HNN-Rel. gibt.

Satz 4.2 (B. Neumann) Es gibt 2^{\aleph_0} -viele nicht-isom. fp. mit 2 Erz.

Bew: Sei \mathbb{P} die Menge der Primzahlen und für $S \subseteq \mathbb{P}$ sei $T_S = \bigoplus_{p \in S} C_p$, $G_S \geq T_S$ eine fp. mit 2 Erz. Dann haben T_S und G_S genau dann ein Elt des Ord. p , wenn $p \in S$, d.h. für $S \neq S' \subseteq \mathbb{P}$ ist $G_S \not\cong G_{S'}$.

Satz 4.3 (HNN) Jede abz. fp. lässt sich in eine abz. fp. einbetten, in der je zwei Elte derselben Ord.

Bew: Behl: Ist C abz., dann ex. eine fp. C^* , in der alle Elte von C derselben Ord. konjug. sind.

Bew des Behl: Sei $\{(a_i, b_i) : i \in \mathbb{N}\}$ Menge aller gerad. Paare in C mit $\langle a_i \rangle \approx \langle b_i \rangle$. Dann ist

$$C^* = \langle C, t | t(a_i) = a_i^t = b_i \rangle \text{ wie behauptet.}$$

Für den Bew des Satzes bilden wir eine Kette induktiv:

Setze $G_0 = C$, und sei G_i bereits def. Dann setze

$G_{i+1} = G_i^*$ wie in ob. Behl. Dann hat

$$C_\infty^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} G_i \text{ die gewünschte Eigenschaft.}$$

Satz 4.4 Jede abz. fp. C kann in eine abz. einf. divis. fp. eingebettet werden. (Divisibel: $\forall x \exists n \in \mathbb{N} \exists y \text{ mit } y^n = x$)

Bew: Setze $K = C \oplus \bigoplus_{n \in \mathbb{N}} C_n \oplus \mathbb{Z}$ und betrachte $K * \langle x \rangle$ in eine fp. $U = \langle a, b \rangle$ ein mit $\langle a \rangle \approx \langle b \rangle \approx \mathbb{Z}$ nach Satz 4.1.

Nach Satz 4.3 lässt sich U in eine abz. Gr. G einbetten, in der alle Elte der gleichen Ord. konjug. sind. Ist $1 \neq N \leq G$, $z' \in N \setminus \{1\}$ dann ex $z \in K$ mit $\langle z \rangle \cong \langle z' \rangle$. Weil z, z' konj. sind, ist dann $z \in K \cap N$. Daher ist $[x, z] \in N$ ein Elt unendl. Ordnung in N (nach Bew 2.40(iv)) und daher konjug. zu a, b . Also sind $a, b \in N$, d.h. $N \geq U$. Weil U Elte bel. Ord. enthält und alle Elte derselben Ord. in G konjug. sind, folgt $N = G$.

Ist nun $g \in G$, $n \in \mathbb{N}$, $m = |\langle g \rangle|$, dann hat G ein Elt z der Ord. $n \cdot m$. Es ist $|z^n| = m$, d.h., $g = v^{-1} z^n v$ für ein $v \in G$, also $g = (z^v)^n$ und G ist divis.

Kor 4.5 Es gibt $2^{|\mathcal{X}_0|}$ viele nicht-isom. abz. einf. Gr.

Bew: Es gibt $2^{|\mathcal{X}_0|}$ viele 2-Evt. Gr., jede abz. Gr. enthält höchstens abz. viele 2-Evt. Ugr.

Satz 4.6 Sei $G = \langle X \mid R \rangle$ ein rekurs. präs. einf. Gr. Dann ist das Wortproblem für G entscheidbar. M.a.W. es gibt einen Algorithmus, der für ein Wort w über X^\pm entscheidet, ob $w = 1_G$.