

Zu Satz 1.30:

-20-6

Lemma: Sei $\alpha \in \text{Aut}(\text{Sym}(X))$, $\alpha|_{\text{Alt}(X)} = \text{id}$.

Dann ist $\alpha = \text{id}$.

Bew: Wegen $[\text{Sym}(X) : \text{Alt}(X)] = 2$ ist $\text{Fix } \alpha = \text{Alt}(X)$.

Sei $\tau = (a b)$ Transpos. Dann ist

$\alpha(\tau) = \tau_1 \dots \tau_m$ Produkt disj. Transpos.

1. Fall $\tau \neq \tau_i, i=1, \dots, k$

Dann ist wegen $\alpha(\tau)\alpha(\tau_1) = \tau\tau_1$ also

$$\alpha(\tau_1) = \tau\tau_2 \dots \tau_k.$$

Ist $\tau_1 = (c d)$, wähle $\sigma = (c e)$. Dann ist

$$\alpha(\tau)\alpha(\sigma) = \tau\sigma = \tau_1 \dots \tau_k \alpha(\sigma)$$

$$\Rightarrow \alpha(\sigma) = \tau\sigma\tau_1 \dots \tau_k \quad \downarrow \quad \text{ord}(\sigma) = 2$$

2. Fall: $\tau = \tau_1$

Dann ist $k \geq 3$, denn $\alpha(\tau)\alpha(\tau_2) = \tau\tau_2$.

Ist $\tau_2 = (c d)$, $\tau_3 = (e f)$ wähle $\sigma = (c e)$.

Dann ist $\alpha(\tau)\alpha(\sigma) = \tau\sigma = \tau\tau_2 \dots \tau_k \alpha(\sigma)$

$$\text{also } \alpha(\sigma) = \sigma\tau_2\tau_3 \dots \tau_k \quad \downarrow \quad \text{ord } \sigma = 2.$$

$|Z_i| = |G : G_x| = |G : P|$, d.h. $p \nmid |G : P|$ und $p^a \mid |P|$.

Es ist aber $|P| \leq p^a$, denn für $x \in X$, $g \in P$ ist $xg \in X$, und die $xg, g \in P$ sind pw. versch.

Also ist $|P| = p^a$ und P ein p -Sylowgr von G .

Sei nun $T \in \mathcal{S}$ die Menge aller Konjug. von P unter G .

Dann operiert auch $P \leq G$ auf T durch Konjugation.

Nach der Bahnengleichung hat jede Bahn die Mächtigkeit p^i für ein $i \leq a$. Offensichtlich ist $P \in T$ ein Fixpkt unter der Wirkung.

Ist $P_i \in T$ ein weiterer Fixpkt, dann ist $P \leq N_G(P_i)$, also ist $PP_i \leq G$.

Wegen $|PP_i| = |P| \cdot |P_i| / |P \cap P_i|$ ist PP_i eine p -Gr., also $|PP_i| \leq p^a$ und daher $P = P_i$, d.h. P ist der einzige Fixpkt und mit $n_p = |T|$ gilt

$$n_p \equiv 1 \pmod{p}.$$

Es bleibt zu zeigen, dass T auch alle p -Sylowgr. enthält und jede p -Gr. in einer p -Sylowgr. enthalten ist.

Set $P_2 \leq G$ eine p -Ugr, die in keinem Elt von T enthalten ist. Dann operiert auch P_2 durch Konj. auf T . Hat P_2 auf T ein Fixpkt P_3 , dann gilt wie oben $P_2 P_3 \leq G$ ist p -Ugr und $P_2 \leq P_3$ ↯

Also hat P_2 auf T keinen Fixpkt. Dann folgt aber $|T| \equiv 0 \pmod{p}$ ↯ Daher ist jede

p -Ugr. in einem Elt von T enthalten.

Insbesondere enthält T alle p -Sylowgr. und G ist trans. auf T . Damit folgt auch

$$n_p = [G : N_G(P)] / [G : P]$$

Anwendung

Bsp 1.33 ~~Es~~ Es ex. keine einf. Gr. des Ord. 300.

Bew: Es ist $300 = 2^2 \cdot 3 \cdot 5^2$, G eine Gr. mit

$|G| = 300$. Eine 5 -Sylowgr P von G hat Ord. 25.

Dann ist $n_5 \equiv 1 \pmod{5}$ und $n_5 / 300/25 = 12$.

Ist $n_5 = 1$, dann ex nur eine 5 -Sylowgr und die ist NT.

Ist $n_5 = 6$, dann hat G eine

~~Ugr. $H \rightarrow G_p$ von Index 6~~ nicht-triv. Operation auf

6 Elten, d.h. es ex ein Homom. $\varphi: G \rightarrow S_6$.

Dann ist $\varphi(G) \leq S_6$, wegen $300 \nmid 6!$ ist φ

nicht injektiv und $\ker \varphi \triangleleft G$.

Lemma 1.34 Sei G eine endl. Gr., P eine p -Sylowgr.

(i) Ist $N_G(P) \leq H \leq G$, dann ist $H = N_G(H)$.

(ii) Ist $N \triangleleft G$, dann ist $P \cap N$ p -Sylowgr. von N

und PN/N p -Sylowgr. von G/N .

Bew: (i) Sei $x \in N_G(H)$. Weil $P \leq H \triangleleft N_G(H)$ ist $P^x \leq H$.

Weil auch P^x p -Sylowgr von H ist, ex. ein $h \in H$

mit $P^h = P^x$. Also ist $xh^{-1} \in N_G(P) \leq H$ und daher

$h \in H$.

(ii) Es ist $|N : P \cap N| = |PN : P|$ teilerfremd zu p .
Weil $P \cap N$ p -Ugr. ist, ist $P \cap N$ also Sylowgr.

Ebenso für PN/N .

Frattini-Argument:

Satz 1.35 Sei G eine (bel.) Gr., $H \leq G$ endlich, und P eine p -Sylowgr. von H . Dann ist $G = N_G(P)H$.

Bew: Sei $g \in G$. Dann ist $P^g \leq H^g = H$ und also auch P^g p -Sylowgr. von H . Daher ex. ein $h \in H$ mit $P^g = P^h$, d.h. $gh^{-1} \in N_G(P)$ und $g \in N_G(P)H$.

§ 2 Kombinatorische Gruppentheorie

1. Ziel: Bass - Serre - Theorie

Def 2.1 Ein Graph X besteht aus einer Menge X^0 von Ecken (oder Vertices), einer Menge X^1 von Kanten und drei Abb. $\alpha: X^1 \rightarrow X^0$, $\omega: X^1 \rightarrow X^0$ und $\bar{\cdot}: X^1 \rightarrow X^1$, derart dass für alle $e \in X^1$ gilt $\bar{\bar{e}} = e$, $\bar{e} \neq e$, $\alpha(e) = \omega(\bar{e})$.

Die Ecken $\alpha(e)$ bzw $\omega(e)$ heißen Anfangs- bzw Endpunkt von e .

Der Graph heißt endlich, wenn X^0, X^1 endlich sind. (Achtung: Wenn X^0 endl. ist, darf X^1 unendl. sein!)

Eine Morph. p zwischen Graphen X, Y ist eine Abb, die Ecken auf Ecken, Kanten auf Kanten abb. und derart, dass $p(\alpha(e)) = \alpha(p(e))$, $p(\omega(e)) = \omega(p(e))$ gilt. (Notp: $X \rightarrow Y$) Ist p bij., dann ist p ein Isomorphismus. Ist X ein Graph, dann ist $\text{Aut}(X)$ die Gr. der Autom. von X , d.h. von Isom. von X auf sich selbst. Für $x \in X^0, y \in Y^0$ schreiben wir auch $p: (X, x) \rightarrow (Y, y)$, falls $p(x) = y$.

Für $x \in X^0$ ist $\text{stos}(x) = \{e \in X^1 \mid \alpha(e) = x\}$ und $\text{val}(x) = |\text{stos}(x)|$.

Ein Homom. $p: X \rightarrow Y$ heißt lokal injektiv, falls $p|_{\text{stos}(x)}$ inj. ist für jedes $x \in X^0$.

Wir sagen, dass X orientiert ist, wenn aus jedem Paar $e, \bar{e} \in X'$ eine Kante gewählt ist, die dann pos. orient. heißt, $X'_+ = \text{pos. orient.}$,

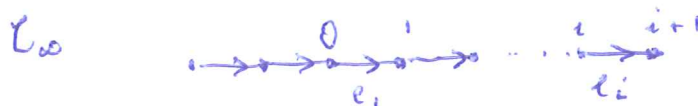
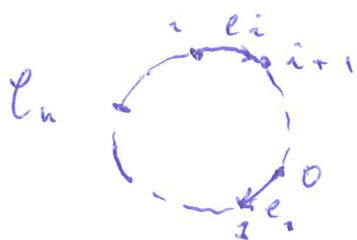
$$X'_- = \text{neg. orient.} = X' \setminus X'_+$$

Eine Folge $l = e_1, e_2, \dots, e_n$ von Kanten in X heißt Weg (oder Pfad) der Länge n , falls $w(e_i) = x(e_{i+1})$, $i = 1, \dots, n-1$. Dann heißt l Weg von $x(e_1)$ nach $w(e_n)$.
 Jedes Vertex ist ein Weg der Länge 0.

Ein Weg l heißt reduziert, falls l Länge 0 hat oder $l = e_1, \dots, e_n$ mit $e_i \neq e_{i+1}$, und l heißt geschlossen, falls $x(e_1) = w(e_n)$.

Ein Graph X heißt zusammenhängend, falls es für je zwei Vertices x_1, x_2 ein Weg l von x_1 nach x_2 gibt.

Bsp: \mathcal{L}_n bezeichne den Graphen mit Vertices $\{0, \dots, n-1\}$, und Kanten $e_i, \bar{e}_i, i = 0, \dots, n-1$ mit $x(e_i) = i, w(e_i) = i+1$.
 \mathcal{L}_∞ hat Vertices \mathbb{Z} , Kanten $e_i, \bar{e}_i, i \in \mathbb{Z}, x(e_i) = i, w(e_i) = i+1$.



Def: Ein Zykel in einem Graph X ist ein Teilgraph $\cong \mathcal{L}_n$ für ein $n \in \mathbb{N}$. Ein Baum ist ein ^{zshg} Graph ohne Zykel.

Bem: Offensichtl. gibt es für Vertices x, y in einem Baum einen einzig. reduz. Weg von x nach y .

Lemma 2.2 Ist T ein max. Teilbaum ^(bzgl \leq) in einem zsh. Graphen X , dann enthält T alle Vertices von X .

Bew: Andernfalls gäbe es eine Kante $y \in X'$ mit $x(y) \in T$, $w(y) \notin T$. Dann wäre $T \cup y$ ein größerer Teilbaum. \downarrow

Ein max. Teilbaum eines zsh. Graphen heißt Spannbaum.

Def 2.3 Eine Gr. G oper. auf einem Gph X (von links), falls G auf X^0, X' operiert mit $g x(e) = x(g(e))$, $g \bar{e} = \overline{g e}$ für $g \in G, e \in X'$.

G operiert ohne Inversion, falls $g e \neq \bar{e}$ für alle $g \in G, e \in X'$.

Bei der Bass-Serre-Theorie wird immer vorausgesetzt, dass G auf X ohne Inversion operiert. Dies lässt sich leicht erreichen:

Def 2.4 Für einen Gph X sei $B(X)$ die biszyklische Unterteilung von X : Jede Kante e wird in Kanten e_1, e_2 aufgeteilt mit einem neuen Vertex v_e und $x(e_1) = x(e)$, $w(e_1) = v_e = x(e_2)$, $w(e_2) = w(e)$ und $(\bar{e})_2 = \bar{e}$, $(\bar{e})_1 = \bar{e}_2$, $v_e = v_{\bar{e}}$.

Wenn G auf X operiert, dann auch auf $B(X)$ durch $g e_1 = (g e)_1$, $g e_2 = (g e)_2$, $g v_e = v_{g e}$ und $g x$ für $x \in X^0$ wie vorher

Lemma 2.5 G operiert auf $B(X)$ ohne Inversion.

Bew $\bar{u}A$

Def 2.6 Sei G eine Gr., die auf dem Gph X ohne Inversion operiert. Für $x \in X^0 \cup X'$ sei $O(x)$ die Bahn von x unter G .

Der Faktorgraph $G \backslash X$ ist der Gph mit Vertexmenge $O(v)$, $v \in X^0$, Kantenmenge $O(e)$ mit $e \in X'$ und mit

(i) $\alpha \circ \partial(e) = \partial(\alpha(e))$, falls $g(e) = \alpha(e)$ für ein $g \in G$

(ii) $\overline{\partial(e)} = \partial(\bar{e})$.

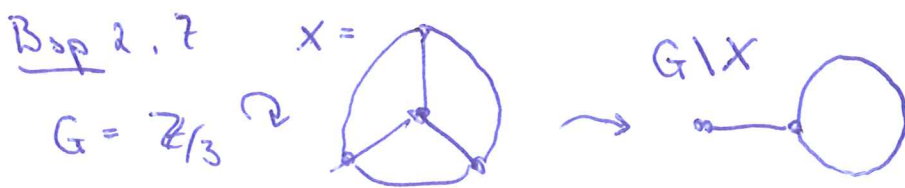
(Weil G ohne Inversion oper., ist $\partial(e) \neq \partial(\bar{e})$.)

Die Abb. $p: X \rightarrow G \setminus X$, $p(x) = \partial(x)$, $x \in X^0 \cup X^1$

heißt Projektion und ist ein fph Homomorph.

Für $y \in G \setminus X$ (Ecke oder Kante) heißt $x \in X^0 \cup X^1$ mit

$p(x) = y$ ein Lift von y .



Prop. 2.8 Sei G eine Gr., die ohne Inversion auf dem zsh. fph X operiert. Für jeden Teilbaum T in $G \setminus X = X^1$ ex. ein Teilbaum T in X , so, dass $p|_T: T \rightarrow T'$ ein Isom. ist.

Bew: Sei \mathcal{T} die Menge aller Teilbäume, die ~~sur~~ injektiv nach T' projektieren. Diese Menge ist nicht-leer (ein Lift eines Vertex von T' liegt in \mathcal{T}) und durch \subseteq partiell geordnet. Jede aufsteigende Kette hat eine obere Schranke, nämlich die Vereinigung. Nach Zorns Lemma hat \mathcal{T} ein max. Elt. $T \in \mathcal{T}$.

Beh: $p(T) = T'$.

Bew: Sonst ex eine Kante $e' \in X^1 = G \setminus X$ mit $x(e') \in p(T)$,

$w(e') \in X^1 \setminus p(T)$. Sei $e \in X^0$ Kante mit $p(e) = e'$,

$x = x(e)$, also $\partial(x) = x(e') \in p(T)$ nach Def.

Daher ex $g \in G$ mit $g(x) \in T$. Dann ist $g(e) \in X^1$

Kante mit $\partial(x g(e)) \in p(T)$, $\partial(g(e)) \notin p(T)$. \nearrow Max von \mathcal{T} .