

(10) Теория групп


1. Свободные группы

Напомним (см. сур 9.1.1 из АН-51), что группа $F = \langle x_i \mid i \in I \rangle$ из класса \mathcal{K} группы свободна в \mathcal{K} со св. порожд. мн-вом $\{x_i \mid i \in I\}$, если $\forall G \in \mathcal{K}$ с порожд. мн-вом $\{a_i \mid i \in I\}$ от-е $x_i \mapsto a_i$ индуцирует гомоморфизм из F на G .
В § 9.1 мы показали, что в классе абелевых групп есть свободные. Здесь мы покажем, что такие группы есть и в классе всех групп!

Пусть I - мн-во (не обяз. конечное), пусть $X = \{x_i \mid i \in I\}$ и $X^{-1} = \{x_i^{-1} \mid i \in I\}$ - два мн-ва символов

Слово в алфавите X - это пустая (обозн. 1) или конечная посл-сть символов из $X \cup X^{-1}$. Число эл-тов в слове - **длина** слова. Слово **сократимо**, если оно содержит стоящие рядом символы вида $x_i^{\varepsilon_i} x_i^{-\varepsilon_i}$, где $\varepsilon_i \in \{\pm 1\}$, и **несократимо** в противном случае. Два слова u и v **эквивалентны** ($u \sim v$), если v получается из u через конечное число вставок и сокращений слов вида $x_i^{\varepsilon_i} x_i^{-\varepsilon_i}$.

Предл. 1 Отн-е \sim экв-со отношением экз-стн
и эк-ва слов. В каждом классе этого отно-
шения содержится ровно одно несократимое
слово.

Д-130: Первое утв-е очевидно. Второе — см. п. а)
в д-ве Т. 14.1.1 из [КМ] 

Обозначим через $[u]$ — класс всех слов, экв. u ,
а через $p(u)$ — несокр. слово из $[u]$.

Т. 1 Пусть $X = \{x_i \mid i \in I\}$. На эк-ве $F(X) = \{[u] \mid u$
— слова в алфавите $X\}$ определим умножение,
полагая $[u][v] = [uv]$. Это определение не зависит
от выбора представителей. Отн-во этой операции $F(X)$ —
— группоид.

Л-во: Корректно сь опре- жия операции вытекает из предп. 1 и рав-ва $p(uv) = p(p(u)p(v))$, которое док-ся инд. по длине слова u .

Ассоциативность вытекает из того, что uv — это послед. выполнение ("сначала u , потом v ").

Кейтр. эл-т — это пустое слово ϵ . Класс, обрат-ный к классу $[x_{i_1}^{\epsilon_1} \dots x_{i_m}^{\epsilon_m}]$, — это $[x_{i_m}^{-\epsilon_m} \dots x_{i_1}^{-\epsilon_1}]$.

Группа G наз-ся **группой без кручения**, если в ней нет кеедир. эл-тов конечного порядка.

Упр 1 Докажите а) $F(X)$ — группа без кручения
б) если $|X| \geq 2$, то $F(X)$ неабелева.

Т.2 Группа $F(X)$ — свободная группа в классе всех групп со своб. порожд. мн-вом $\{x_i \mid i \in I\}$.

Д-во: Пусть гр. G порожд. мн-вом $M = \{a_i \mid i \in I\}$

Пусть $F = F(X)$. Р-м от-е $\varphi: F \rightarrow G$ по правилу
 $[x_1^{\varepsilon_1} \dots x_m^{\varepsilon_m}] \rightarrow a_1^{\varepsilon_1} \dots a_m^{\varepsilon_m}$, индуцированное от-ем

$x_i \rightarrow a_i$ мн-ва X на M . Корректность, сюръективность и то, что φ — гом. изм. вытекает из опр-ции \square

Опр 2 Пусть G — группа, $R \subseteq G$. **Нормальная**
замкнутая мн-ва R (в гр. G) наз-ся наимень-
шая нормальная в G подгруппа, содержащая R .
Обозн.: R^G .

Прем 2 1) $R^G = \{ \prod_{i=1}^k g_i^{-1} r_i^{\varepsilon_i} g_i \mid g_i \in G, r_i \in R, \varepsilon_i = \pm 1, k \in \mathbb{N}_0 \}$

2) Если $x \in R^G$, то $uxv \in R^G \Leftrightarrow uv \in R^G$.
 Δ -во: упр 2.

Пусть G — группа с нормальн. ин-вом $M = \{a_i \mid i \in \mathbb{I}\}$,
и $\varphi: F(X) \rightarrow G$ гом-зм, индуц. ст. ст. $x_i \rightarrow a_i, i \in \mathbb{I}$.

Элементы $\text{Ker} \varphi$ наз-ся **соотношениями**
группы G в алфавите X . Если норм-во R
в $H = \text{Ker} \varphi$ таково, что $R^F = H$, то R — **определя-**
ющие ин-во соотношения (гр. G в алфавите X)
Так как $G \simeq F/H$, то пара X и R полно-

ство (с точностью до изоморфизма) определяет группу G . Таким $G = \langle X \mid R \rangle$ называется

представлением группы G с помощью порождающих элементов и определяющих соотношений или **генерическим кодом** г.б.

Пример $\mathbb{Z}_2 \times \mathbb{Z}_2 = \langle x, y \mid x^2, y^2, xy = yx \rangle$

Зам. Одна группа может иметь много представлений.

Упр 3 а) $S_3 = \langle x, y \mid x^2, y^2, (xy)^3 \rangle$

б) Найти генерический код для группы A_4 .
в) Найти ген. код свободной абелевой группы ранга k .

Если $|X| = |Y|$, то $F(X) \cong F(Y)$. Несложно
показать, что верно и обратное, т.е. модули
два базиса свободной группы равносильны.

Размер базиса (т.е. порождающего мн-ва)
свободной группы — **ранг**. Обозн. $\text{rk}(F)$.
Через F_k будем обозн. свободную гр. ранга k ;
а через F_∞ — свободную группу счётного ранга.

Предл 3 Группы F_2 содержат в качестве
подгрупп группы, изоморфные $F_k \forall k \in \mathbb{N}$,
а так же F_∞ .

Л-во: Пусть $F_2 = F(\overset{a_0}{x}, \overset{a_1}{y^{-1}xy}, \overset{a_2}{y^{-2}xy^2}, \dots)$ и н-во A
 эл-тов $x, y^{-1}xy, y^{-2}xy^2, \dots$ из F_2

Заметим, что $(y^{-r}xy^r)^{-1} = y^{-r}x^{-1}y^r$ и
 $y^r x^\varepsilon y^r y^{-s} x^\delta y^s = y^{-r} x^\varepsilon y^{r-s} x^\delta y^s$. Поэтому

в конечном слове вида $a_{i_1}^{\varepsilon_1} \dots a_{i_m}^{\varepsilon_m}$

сокращение возникает \Leftrightarrow есть подслово

вида $a_i^{\varepsilon_i} a_i^{-\varepsilon_i}$. Поэтому $\langle A \rangle$ — свободная

группа счётного ранга. Если A_k — подн-во

из A , сост. из первых k эл-тов, то $\langle A_k \rangle = F_k$

Т. 4 Пусть $m \in \mathbb{N}$ и $m \geq 2$. Погрешность, порожденная

в $SL_2(\mathbb{Z})$ Трансформациями

$$a = E_{12}(m) = \begin{pmatrix} 1 & m \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ и } b = E_{21}(m) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ m & 1 \end{pmatrix},$$

порождается ими свободно.

Δ-во: см. Δ-во т. 14.2.1 из [КМ].

Следствие Свободные группы не более
чем счетного ранга линейны, т.е.

выражаются как подгруппы в некоторой
группе матриц.

Δ-во: $F_2 \leq F_2 \leq SL_2(\mathbb{Z})$, см. пред. 3 и т. 4.

