# Алгоритмы в математике (теория чисел)

Михайлов Максим

29 октября 2021 г.

Оглавление стр. 2 из 28

# Оглавление

Лекці	ия 1	4 сентября	3
1	Ввод	цная лекция	3
Лекці	ия 2	11 сентября	4
2	Алге	ебраические структуры	5
	2.1	Структуры с одним законом композиции	5
	2.2	Структуры с двумя законами композиции	6
	2.3	Основные алгебраические структуры	6
Лекция 3		18 сентября	7
3	Внег	шний закон композиции	7
	3.1	Фактор-структуры	8
Лекция 4		25 сентября	11
4	Стру	уктура групп	11
	4.1	Смежные классы	13
Лекция 5		2 октября	16
	4.2	Цепочки гомоморфизмов	16
5	Дейс	ствие группы	18
	5.1	Орбиты	19
Лекці	ия 6	9 октября	20
6	Дейс	ствие группы на себя	20
	6.1	Сопряжение	20
	6.2	Левая трансляция	22
7	Цик.	лические группы	22
		16 октября	23
8	Сил	овские группы	24
Лекці		23 октября	27
	8.1	Теоремы Силова	27

# 4 сентября

### 1 Вводная лекция

Хотя этот курс формально называется "теория чисел", мы не будем рассматривать только теорию чисел. Теория чисел, разумеется, про числа, делители, простоту, алгоритм Евклида и т.д.. Однако, её можно обобщить на произвольные полугруппы, группы, кольца и поля. Поэтому мы будем рассматривать теорию чисел через призму общей алгебры.

Например, в кольце целых чисел есть понятие "простое число". А в каких ещё кольцах есть "простые" элементы и каким условиям эти кольца удовлетворяют? Оказывается, кольцо многочленов содержит простые элементы и поэтому там применим алгоритм Евклида.

Мы также затронем теорию категорий (*терминальные объекты*), алгебраическую геометрию (*криптографию на эллиптических кривых*).

# 11 сентября

#### План курса:

- Полугруппа
- Группа
  - Гомоморфизм
  - Фактор-группа
  - Теорема о ядре
  - Произведение групп
- Кольцо
  - $-\mathbb{Z}$
  - Остатки
  - Китайская теорема об остатках
  - Алгоритм Евклида
  - Кольцо многочленов
  - Алгебра многочленов
- Поле
  - Поля Галуа
  - Расширения Галуа
  - Алгебраические кривые
  - Диофантовы уравнения

Начиная с групп мы будем использовать формализм теории категорий.

## 2 Алгебраические структуры

### 2.1 Структуры с одним законом композиции

Пусть M — множество с законом композиции  $T: \forall x, y \in M \; \exists x T y \in M$ .

*Примечание.* Такой закон называется внутренним, т.к. оба его аргумента  $\in M$ .

Обозначение.  $x \cdot y, x \circ y, x + y, x^y, x * y$ 

Закон задает структуру на множестве.

Определение.  $e_L \in M: \forall x \in M \ e_L \cdot x = x$  — левый нейтральный элемент

 $e_R \in M: \forall x \in M \;\; x \cdot e_R = x$  — правый нейтральный элемент

Лемма 1.  $\exists e_L, e_R \in M \Rightarrow e_L = e_R \stackrel{\text{def}}{=} e$ 

Доказательство.  $e_L = e_L \cdot e_R = e_R$ 

Лемма 2. e, e' — нейтральные элементы  $\Rightarrow e = e'$ .

Доказательство.  $e = e \cdot e' = e'$ 

Определение.  $p \in M : p \cdot p = p$  — идемпотент

Определение.  $z \in M : z \cdot x = z \cdot y \Rightarrow x = y -$ регулярный элемент ( $\pi e \beta \omega u$ )

Определение.  $x \in M, \exists e \in M.$  Элемент  $z \in M: z \cdot x = e$  — левый обратный элемент к x.

 $y \in M : x \cdot y = e$  — правый обратный элемент к x.

Лемма 3. Если  $\exists y,z$ , то  $y=z\stackrel{\mathrm{def}}{=} x^{-1}$  — обратный элемент.

Доказательство.  $z=z\cdot e=z\cdot (x\cdot y)=(z\cdot x)\cdot y=e\cdot y=y$ . Здесь мы воспользовались ассоциативностью закона композиции.

Определение.  $\Theta_L: \forall x \in M \;\; \Theta_L \cdot x = \Theta_L -$  поглощающий (слева) элемент

 $\Theta_R: \forall x \in M \;\; x \cdot \Theta_R = \Theta_R$  — поглощающий (справа) элемент

Лемма 4.  $\exists \Theta_L, \Theta_R \Rightarrow \Theta_L = \Theta_R \stackrel{\mathrm{def}}{=} \Theta$ 

Доказательство.  $\Theta_L = \Theta_L \cdot \Theta_R = \Theta_R$ 

 $\forall x,y,z\in M, x\cdot y\cdot z=(x\cdot y)\cdot z$  или  $x\cdot (y\cdot z)$ . Какое выбрать? Без ассоциативности непонятно. Поэтому мы требуем ассоциативность в рамках этого курса.

То же самое можно сказать для семейства элементов.

**Теорема 1** (об ассоциативном законе).  $1 \le k \le n \Rightarrow T_{i=1}^n x_i = \left(T_{i=1}^k x_i\right) T\left(T_{i=k+1}^n x_i\right)$ 

Определение.  $\forall x, y \in M \ xTy = yTx$ . Тогда T называется коммутативным.

Определение.  $\exists x,y \in M: xTy = yTx$ . Тогда x,y называются перестановочными относительно закона.

**Теорема 2** (об ассоциативном, коммутативном законе). Аргументы ассоциативного, коммутативного закона можно переставлять как угодно.

### 2.2 Структуры с двумя законами композиции

Пусть M — множество с законами композиции  $*, \circ$ . Нас интересует случай, когда эти два закона взаимосвязаны.

Как воспринимать  $x*y\circ z$ ? Может иметь место дистрибутивность \* относительно  $\circ$  (слева):  $x*(y\circ z)=(x*y)\circ (x*z)$ 

 $\sphericalangle e$  — нейтральный элемент по  $\circ$ .  $\sphericalangle x * y = x * (e \circ y) = (x * e) \circ (x * y) \Rightarrow x * e = e$ . Поэтому из поля нельзя убрать ноль.

### 2.3 Основные алгебраические структуры

- Полугруппа множество с ассоциативным законом
- Моноид полугруппа с единицей
- Группа моноид с обратным элементом для любого
- Абелева группа группа с коммутативным законом
- Кольцо два закона, по первому абелева группа, по второму полугруппа
- Поле по двум законам группа

# 18 сентября

### 3 Внешний закон композиции

Пусть  $\Omega$  — множество.

Определение. Внешний закон композиции — бинарная операция  $g:\Omega \times M \to M$ :

$$\forall \alpha \in \Omega, x \in M \quad g: (\alpha, x) \mapsto \alpha \perp x \in M$$

Пример. X — линейное пространство над  $\mathbb R$ . Тогда  $g(\alpha,x)=\alpha\cdot x$ .

*Обозначение.*  $q(\alpha, x)$  обозначается как:

- $\alpha(x)$
- αx
- x<sup>α</sup>

Пример.  $M=\mathbb{Z}$  — абелева группа по сложению.  $\triangleleft z \in \mathbb{Z}$ .

$$\underbrace{z+z+z+\dots+z}_{n} = nz$$

Слева написано применение внутреннего закона  $n\!-\!1$  раз, а справа — применение внешнего закона. Не всегда внешний закон можно представить в виде внутреннего, иначе внешний закон был бы не содержательным.

Пусть M имеет внутренний закон композиции  $\top$ , множество  $\Omega$  имеет внешний закон  $\bot$ .

Обозначение.

 $<sup>^{1}</sup>$  Относительно M.

- T = 0
- $\perp(\alpha, x) = \alpha x$

Определение. Внешний закон согласован с внутренним законом, если:

$$\alpha(x \circ y) = \alpha(x) \circ \alpha(y)$$

Пример.  $\alpha(x+y)=\alpha x+\alpha y$ , где  $\alpha\in\mathbb{R}$ 

 $\triangleleft$  алгебраические структуры  $(M, \circ), (\Omega, *)$  и  $\bot$  — внешний закон  $\Omega$  по M.

Определение.

$$\langle \alpha, \beta \in \Omega, x \in M \mid (\alpha * \beta)x = \alpha(\beta(x))$$

Такой способ согласования мы называем действием  $\Omega$  на M.

$$\begin{array}{ccc} (\alpha * \beta)(x \circ y) & \stackrel{\text{coff.}}{=} (\alpha * \beta)(x) \circ (\alpha * \beta)(y) \\ & \stackrel{\text{действ.}}{=} \alpha(\beta(x)) \circ \alpha(\beta(y)) = \alpha(\beta(x \circ y)) \end{array}$$

Пример.  $(\mathbb{Z},+),(\mathbb{N},\cdot)$ 

$$\triangleleft n(z_1 + z_2) = nz_1 + nz_2$$

$$(n \cdot m)(z_1 + z_2)$$

Определение. Пусть есть множества  $\{M, N \dots \Omega\}$  со своими внутренними законами композиции. Кроме того, некоторые из них могут являться носителями внешнего закона для других множеств. Этот набор множеств, внутренних и внешних законов есть алгебраическая структура.

### 3.1 Фактор-структуры

 $\triangleleft M$ , бинарное отношение  $^{2}$  R

Свойства бинарного отношения:

- $\forall x \; \exists y : xRy$ полнота
- $\forall x, y \ xRy \& xRz \Rightarrow yRz$  евклидовость

**Определение**. R — отношение эквивалентности, если оно:

- Рефлексивно
- Симметрично

 $<sup>^2</sup>$  Над M.

#### • Транзитивно

Определение.  $\sphericalangle(M,R)$  — множество с отношением эквивалентности. Тогда M/R — фактор-множество, состоящее из классов эквивалентности M по R. Каждому  $x \in M$  сопоставляется класс эквивалентности  $[x] \in M/R$ 

Пример.  $\triangleleft M = \mathbb{N}$  с операцией сложения,  $x, y \in M, \triangleleft (x, y) \in M \times M$ .

$$(a_1, b_1) \sim (a_2, b_2) \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} a_1 + b_2 = a_2 + b_1$$

Несложно заметить, что фактор-множество  $(M \times M)/\sim$  соответствует  $\mathbb{Z}$ :

Определение.  $x \in M, y \in M$ 

$$[x \circ y] \stackrel{?}{=} [x] * [y]$$

Здесь  $* - \phi$ актор-закон закона  $\circ$ .

Пример.

$$(a_1, b_1) \stackrel{\sim}{+} (a_2, b_2) \stackrel{\text{def}}{=} (a_1 + a_2, b_1 + b_2)$$

Чтобы рассмотреть  $\stackrel{\wedge}{+}-$  фактор-закон операции  $\stackrel{\sim}{+},$  нужно показать, что для  $z=[(a_1+a_2,b_1+b_2)]$  верно  $z=z_1\stackrel{\wedge}{+}z_2$ 

**Определение**. Закон  $\circ$  **согласован** с отношением R, если:

$$\begin{cases} \forall x, x_1 \in M \ xRx_1 \\ \forall y, y_1 \in M \ yRy_1 \end{cases} \Rightarrow (x \circ y)R(x_1 \circ y_1)$$

**Теорема 3.** Если закон композиции согласован с отношением эквивалентности, то он совпадает со своим фактор-законом.

$$[x] * [y] \stackrel{\mathrm{def}}{=} [x \circ y] = [x] \circ [y]$$

Обозначение.

$$M \cdot N := \{ m \cdot n \mid m \in M, n \in N \}$$

Пример.

- $(a_1, b_1), (a_2, b_2) \in M \times M$
- $(c_1, d_1) \sim (a_1, b_1) \Leftrightarrow c_1 + b_1 = d_1 + a_1$
- $(a_1, b_1) \to [(a_1, b_1)] = z_1 \ni (c_1, d_1)$
- $(a_2, b_2) \to [(a_2, b_2)] = z_2 \ni (c_2, d_2)$
- $(a_1, b_1) \stackrel{\sim}{+} (a_2, b_2) = (a_1 + a_2, b_1 + b_2) \rightarrow [(a_1 + a_2, b_1 + b_2)] = z$

Выполнено ли  $(c_1+c_2,d_1+d_2)\in z$ ?

$$c_1 + c_2 + (b_1 + b_2) = d_1 + d_2 + (a_1 + a_2)$$
$$a_1 + d_1 = b_1 + c_1$$
$$a_2 + d_2 = b_2 + c_2$$

Таким образом, наша операция согласована.

# 25 сентября

### 4 Структура групп

**Определение** (группа). G — множество с внутренним законом  $\cdot$ , таким что:

- 1.  $\forall x, y, z \in G \ x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$
- 2.  $\exists e \in G : \forall x \in G \ e \cdot x = x \cdot e = x$
- 3.  $\forall x \in G \ \exists x^{-1} \in G : xx^{-1} = x^{-1}x = e$

*Пример.* Пусть S — множество, G — группа. Будем обозначать множество отображений  $S \to G$  как M(SG). Наделим его структурой группы:

$$f, g \in M(SG) \Rightarrow \begin{cases} (f \cdot g)(x) = f(x) \cdot g(x) \\ f(x^{-1}) = f(x)^{-1} \\ f_e(x) = e_G \end{cases}$$

Определение.  $G,G,\sigma:G o G'$ .

 $\sigma$  — гомоморфизм группы G в группу G', если:

$$\forall x, y \in G \ \sigma(xy) = \sigma(x)\sigma(y), \sigma(e_G) = e_{G'}$$

Лемма 5.  $\sigma(x^{-1}) = \sigma(x)^{-1}$ 

Доказательство.

$$e_{G'} = \sigma(e_G) = \sigma(xx^{-1}) = \sigma(x)\sigma(x^{-1})$$
  
 $\sigma(x)^{-1}e_{G'} = \sigma(x)^{-1}\sigma(x)\sigma(x^{-1})$   
 $\sigma(x)^{-1} = \sigma(x^{-1})$ 

Обозначение.

- hom(G G') множество всех гомоморфизмов  $G \to G'$ .
- $\operatorname{End}(G) := \operatorname{hom}(G G)$ .

Определение.  $\sigma \in \text{hom}(G \ G')$  называется изоморфизмом, если:

$$\chi \in \text{hom}(G'|G) : \sigma \circ \chi = \text{id}_{G'}, \chi \circ \sigma = \text{id}_{G}$$

Обозначение.

- Iso(G G') множество всех изоморфизмов
- $\operatorname{Aut}(G) \coloneqq \operatorname{Iso}(G \ G) \operatorname{множество}$  автоморфизмов

Лемма 6.  $\sigma \in \text{hom}(G G'), \chi \in \text{hom}(G' G'') \Rightarrow \zeta = \chi \circ \sigma \in \text{hom}(G G'')$ 

Доказательство.

$$\forall x, y \in G \ \zeta(x \cdot y) = (\chi \circ \sigma)(x \cdot y)$$

$$= \chi(\sigma(x \cdot y))$$

$$= \chi(\sigma(x) \cdot \sigma(y))$$

$$= (\chi \circ \sigma)(x) \cdot (\chi \circ \sigma)(y)$$

$$= \zeta(x) \cdot \zeta(y)$$

Примечание. Aut(G) — группа относительно  $\circ$ .

**Определение**. G — группа.

$$\triangleleft S_G = \{S_i\}_{i \in I}$$
:

$$\forall g \in G \ a = \prod_{j \in J \subseteq I} S_i$$

 $S_G$  тогда называется множеством образующих группы G.

Лемма 7. Мы проиграли, вернемся к этой лемме позже.

Определение (ядро гомоморфизма).

$$\mathrm{Ker}\ \sigma \coloneqq \{g \in G : \sigma(g) = e\}$$

Лемма 8. Если Кег $\sigma=\{e\}$ , то  $\sigma(x)=\sigma(y)\Rightarrow x=y$ , т.е.  $\sigma$  иньективно.

Доказательство.

$$\sigma(x)\sigma(y^{-1}) = \sigma(y)\sigma(y^{-1}) = e_{G'}$$

Таким образом, x есть обратный к  $y^{-1}$ , т.е. x = y.

Определение (образ гомоморфизма).

$$\operatorname{Im} \sigma = \{ g' \in G' : \exists g \in G : \sigma(g) = g' \}$$

Лемма 9. Іт  $\sigma = G' \Rightarrow \sigma$  сюръективно.

$$\left. egin{aligned} \operatorname{Im} \sigma &= G' \\ \operatorname{Ker} \sigma &= \{e\} \end{aligned} 
ight\} \Rightarrow \sigma$$
— изоморфизм

**Определение**. **Подгруппой** H группы G называется подмножество элементов G, на котором групповой закон G индуцирует структуру группы.

**Определение**. **Несобственные** подгруппы:  $\{e_G\}, G$ .

Иначе подгруппа собственная.

Пример.  $\sigma \in \text{hom}(G G')$ . Тогда  $\text{Ker } \sigma - \text{подгруппа } G$ ,  $\text{Im } \sigma - \text{подгруппа } G'$ .

#### 4.1 Смежные классы

Пусть G — группа, H — подгруппа G.

Определение.  $gH,g\in G$  — левый смежный класс группы G по подгруппе H.

Лемма 10. Пусть  $\exists z:z\in gH,z\in g'H$ . Тогда gH=g'H

Доказательство.  $z = qh, z = q'h' \Rightarrow qh = q'h' \Rightarrow q = q'h'h^{-1}$ 

$$gH = (g'h'h^{-1})H = g'h'h^{-1}H$$

Лемма 11.

$$\forall g, g' \in G \ |gH| = |g'H|$$

Доказательство. Отображение  $h\mapsto gg^{-1}h$  есть биекция между gH и g'H

Обозначение. (G:H) — индекс группы G по H — количество смежных классов.

*Примечание.* В общем случае это кардинальное число, но мы будем рассматривать только конечные индексы.

(G:1) — количество элементов G (порядок группы).

Лемма 12.

$$(G:1)$$
: $(G:H)$ 

**Теорема** 4. H — подгруппа G, K — подгруппа H.

$$(G:H)(H:K) = (G:K)$$

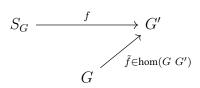
Доказательство.

$$G = \bigcup_{i} g_{i}H \quad H = \bigcup_{j} h_{j}K$$

$$G = \bigcup_{i} \bigcup_{j} g_{i}h_{j}K$$

$$g_{i}h_{j}K = g'_{i}h'_{j}K \Rightarrow \begin{cases} g_{i}H = g'_{i}H \\ h_{j}K = h'_{j}K \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} g_{i} = g'_{i} \\ h_{j} = h'_{j} \end{cases}$$

Если  $\exists \tilde{f} \in \text{hom}(G \ G'),$  то  $\left. \tilde{f} \right|_{S_G} = f \Rightarrow \tilde{f}$  единственно.



Доказательство.  $\triangleleft g \in G, g' \coloneqq \tilde{f}(g)$ 

$$g = \prod_{i \in I} S_i$$
  $\tilde{f}(g) = \tilde{f}\left(\prod_{i \in I} S_i\right) = \prod_{i \in I} \tilde{f}(S_i) = \prod_{i \in I} f(S_i)$ 

Определение. Подгруппа H группы G называется нормальной или инвариантной, если  $\forall g \in G \ gH = Hg$ . Аналогично можно определить через  $H = g^{-1}Hg$ 

Обозначение.  $H \lhd G$ 

Лемма 14.

• *G* – группа

•  $\sigma \in \text{hom}(G G')$ 

Тогда Кег $\sigma$  — нормальная подгруппа G.

Доказательство.  $H := \operatorname{Ker} \sigma$ 

$$\sigma(e) = \sigma(g^{-1}g) = \sigma(g^{-1})\sigma(g) = \sigma(g^{-1})e\sigma(g) = \sigma(g^{-1})\sigma(H)\sigma(g) = \sigma(g^{-1}Hg) = e_{G'}$$

Таким образом,  $g^{-1}Hg\subset H$ . Заменим g на  $g^{-1}\colon H\subset g^{-1}Hg\Rightarrow H=g^{-1}Hg$ .

 $\triangleleft G$  — группа, H — подгруппа G.

Рассмотрим отношение  $\sim: g_1 \sim g_2 \Leftrightarrow g_1g_2^{-1} \in H$ . Это отношение эквивалентности:

1. 
$$g_1g_1^{-1} = e \in H$$

2. 
$$g_1g_2^{-1} \in H \Rightarrow (g_1g_2^{-1})^{-1} \in H \Rightarrow g_1^{-1}g_2 \in H$$

3. 
$$g_1g_2^{-1} \in H, g_2g_3^{-1} \in H \Rightarrow g_1g_3^{-1} \in H$$

Кроме того,  $g_1 \sim g_2 \Leftrightarrow g_1 H = g_2 H$ , поэтому  $\sim$  это отношение эквивалентности на смежных классах, будем обозначат фактор-множество как G/H.

Для каких H выполняется следующее: если  $x_1 \sim y_1$  и  $x_2 \sim y_2$ , тогда  $(x_1x_2) \sim (y_1y_2)$ ?  $x_1H = y_1H, x_2H = y_2H$ . Тогда H — нормальная подгруппа.

$$\triangleleft G/H, H \triangleleft G, \cdot : [x] \cdot [y] = [x \cdot y]$$
. Свойства "·":

1. 
$$[x] \cdot ([y] \cdot [z]) = ([x] \cdot [y]) \cdot [z]$$

2. 
$$\exists [e] : [x][e] = [e][x] = [x], [e] = H$$

3. 
$$[x]^{-1} = [x^{-1}]$$

Примечание. G/H — фактор-группа.

$$\triangleleft \sigma : \operatorname{Ker} \sigma = H$$

Тогда пусть  $\sigma:G\to G/H,g\mapsto [g].$ 

# 2 октября

Определение.

- *G* группа
- $S\subset G$  подмножество элементов G

Нормализатор  $S:N_S\coloneqq\{g\in G:gS=Sg\}$ 

Определение.

- *G* группа
- $x \in G$
- $S \subset G$

Централизатор x:  $Z_x := \{g \in G : gx = xg\}$ 

$$Z_S := \{g \in G : \forall y \in S \ gy = yg\}$$

 $Z_G$  — центр группы G.

 $\Pi$ ример. В группе  $GL(n,\mathbb{R})$  инвертируемых матриц  $n \times n$  центр — единичная матрица.

### 4.2 Цепочки гомоморфизмов

Определение.

- G, G', G'' группы
- $\sigma \in \text{hom}(G G')$
- $\chi \in \text{hom}(G' G'')$

Рассмотрим цепочку  $G \xrightarrow{\sigma} G' \xrightarrow{\chi} G''$  . Такая последовательность называется точной, если  $\ker \chi = \operatorname{Im} \sigma$ .

Свойства.

- 1. Ker  $(\chi \circ \sigma) = G$
- 2. Если  $\sigma$  сюръекция, то Ker  $\chi = G'$
- 3. Если  $\chi$  инъекция, то Ker  $\sigma = G$

Пример.  $H \lhd G \Rightarrow H \stackrel{j}{\longrightarrow} G \stackrel{\varphi}{\longrightarrow} G/H$  , где j — вложение,  $\varphi$  — канонический гомоморфизм  $g \mapsto gH$ . Тогда  $\forall h \in H \ (\varphi \circ j)(h) = \varphi(j(h)) = \varphi(h) = hH = 1H = 1_{G/H}$ , следовательно эта последовательность точная.

Также рассматриваются последовательности вида  $0 \longrightarrow G \stackrel{\sigma}{\longrightarrow} G' \stackrel{\chi}{\longrightarrow} G'' \longrightarrow 0$ , где 0 — группа из одного элемента. Пусть эта последовательность точная. Гомоморфизм  $0 \to G$  сопоставляет этому элементу  $G_e$ , следовательно  $\mathrm{Im}\ (0 \to G) = \{G_e\} \Rightarrow \mathrm{Ker}\ \sigma = \{G_e\} \Rightarrow \sigma$  инъективно. Аналогичными рассуждениями  $\chi$  сюръективно.

Определение.  $\triangleleft 0 \longrightarrow G \stackrel{\sigma_1}{\longrightarrow} G' \stackrel{\sigma_2}{\longrightarrow} G'' \stackrel{\sigma_3}{\longrightarrow} \dots \stackrel{\sigma_{n-1}}{\longrightarrow} G^{(n)} \stackrel{\sigma_n}{\longrightarrow} \dots$  . Такая последовательность называется точной, если  $\operatorname{Ker} \sigma_i = \operatorname{Im} \sigma_{i-1}$ .

$$\triangleleft 0 \longrightarrow H \stackrel{j}{\longrightarrow} G \stackrel{\varphi}{\longrightarrow} G/H \stackrel{\tilde{\sigma}}{\longrightarrow} G'$$

Покажем, что  $\tilde{\sigma}$  единственно.  $\tilde{\sigma}: gH \mapsto \sigma(g)$ .

Рассмотрим другую цепочку  $G \xrightarrow{\varphi} G/H \xrightarrow{\lambda} \operatorname{Im} \sigma \xrightarrow{j} G'$ 

 $\lambda:gH\mapsto \sigma(g), {\rm Ker}\; \lambda=\{H\}, \lambda$  — биективно. Таким образом,  $\lambda$  — изоморфизм и  $G/H\simeq {\rm Im}\; \sigma.$ 

Примечание.

- *G* группа
- $H \triangleleft G, K \triangleleft G$
- $K \subset H$  подгруппа

Тогда:

1.  $K \triangleleft H$ .

$$\sphericalangle \chi: G/K \to G/H, gK \mapsto gH, \mathrm{Ker} \; \chi = \{hK\}_{h \in H}, \mathrm{ т.к.} \; hK \mapsto hH = H.$$

$$(G/K)/(H/K) = G/H$$

## 5 Действие группы

Определение.

- *G* группа
- S множество

G действует на S, если существует отображение

$$T: G \times S \to S$$

, при этом  $(g_1g_2)s = g_1(g_2s)$ 

Примечание.

$$T_{g_1}T_{g_2} = T_{g_1g_2} \quad T_e = \mathrm{id} \quad T_{g^{-1}} = T_g^{-1}$$

G действует на S как группа перестановок.

Определение.

- $s \in S$
- *G* группа

 $G_s \coloneqq \{g \in G : gs = s\}$  — стабилизатор элемента s.

 $\Pi$ ример.  $\mathbb Q$  действует на  $\mathbb R^3$  через T.

**Лемма 15**.  $G_s \subset G$  — подгруппа

Доказательство.  $g_1, g_2 \in G_s \Rightarrow g_1 s = s, g_2 s = s$ 

$$(g_1g_2) \cdot s = g_1(g_2s) = g_1s = s$$

 $\triangleleft G/G_s$  — фактор-множество.

Лемма 16.  $s,s'\in S,s'=xs,x\in G$ . Тогда  $G_{s'}=xG_sx^{-1}$  и  $G_{s'}$  вместе с  $G_s$  называются сопряженными

Доказательство.

$$g's' = s' = xs = xgs = xgx^{-1}s'$$
$$g' = xgx^{-1}$$

**Определение**. Преобразование вида  $xAx^{-1}$ , где  $A\subset G$  — подгруппа G, называется сопряжением.

Лемма 17.  $gG_s, g'G_s \in G/G_s$ 

$$gs = g's \Leftrightarrow gG_s = g'G_s$$

### 5.1 Орбиты

Определение.  $\mathcal{O}_G(S)\coloneqq \{gs:g\in G\}$  — орбита

Лемма 18.  $|\mathcal{O}_G(S)| = (G:G_S)$ 

Доказательство. Из предыдущей леммы.

Остаётся на следующую лекцию:

- 1.  $S = \bigsqcup_{S \in C} \mathcal{O}_G(S)$ , где C непересекающиеся орбиты
- 2. Действия группы на себя

## Лекция 6

# 9 октября

**Лемма 19**. Орбиты элементов  $\mathcal{O}_G(s)$  и  $\mathcal{O}_G(s')$  или непересекаются или совпадают.

Доказательство. Пусть орбиты пересекаются, т.е.  $\exists s_0: s_0 \in \mathcal{O}_G(s)$  и  $s_0 \in \mathcal{O}_G(s')$ . Тогда  $\exists g \in G: s_0 = gs, \exists g' \in G: s_0 = g's'$ 

$$\mathcal{O}_G(s') = \mathcal{O}_G(g's') = \mathcal{O}_G(s_0) = \mathcal{O}_G(gs) = \mathcal{O}_G(s)$$

Таким образом,  $\mathcal{O}_G(s') = \mathcal{O}_G(s)$ .

Примечание.

$$S = \bigsqcup_{i \in I} \mathcal{O}_G(S_i)$$

 $\Pi$ римечание. Если S — конечно, то

$$|S| = \sum_{i \in I} |\mathcal{O}_G(s_i)|$$

## 6 Действие группы на себя

Пусть  $S_G = G$ , т.е. группа действует сама на себя.

## 6.1 Сопряжение

Пусть  $x \in G$ .  $\sigma: x \mapsto \sigma_x: \sigma_x(y) = xyx^{-1}$ 

Пусть  $y, y' \in G$ .

$$\sigma_x(y \cdot y') = xyy'x^{-1} = xyx^{-1}xy'x^{-1} = \sigma_x(y)\sigma_x(y')$$

$$\sigma_x(e) = e$$

Таким образом,  $\sigma_x$  — гомоморфизм.

$$\sigma_x^{-1} = \sigma_{x^{-1}}$$

$$\sigma_x^{-1} \circ \sigma_x = \mathrm{id}_G$$

$$\sigma_x^{-1} \circ \sigma_x(y) = G_x^{-1}(xyx^{-1}) = x^{-1}xyx^{-1}x = y \ \forall y$$

 $\sigma_x \in \operatorname{Aut}(G) \ \forall x$ 

 $\triangleleft \sigma: G \to \operatorname{Aut}(G).$ 

$$\sigma_x \sigma_y = \sigma_{xy}$$
  $\sigma_e = id_G$ 

Таким обрзом,  $\sigma \in \text{hom}(G, \text{Aut}(G))$ 

Ker 
$$\sigma = \{x \in G : \forall y \ \sigma_x y = y\}$$
  

$$xyx^{-1} = y$$

$$xy = yx$$

Таким образом, Ker  $\sigma=Z_G$ 

Рассмотрим G как множество.  $A \subset G$  — подмножество G.

$$\triangleleft \sigma_x(A) = xAx^{-1} \subset G$$

$$\triangleleft \sigma_x(H) = xHx^{-1} \subset G$$
 — подгруппа  $G$ .

Пусть S — множество подгрупп группы G, H — подгруппа G, рассмотрим G/H.

Пусть  $x \in G$ .

$$G_x := \{g \in G : \sigma_g(x) = x\} = Z_x$$

$$\mathcal{O}_G(x) = \{\sigma_g(x), g \in G\}$$

$$|\mathcal{O}_G(x)| = (G : Z_x)$$

$$G = \bigsqcup_{i \in I} \mathcal{O}_G(x_i)$$

$$|G| = \sum_{i \in I} (G : Z_{x_i})$$

$$G_H = \{g \in G : \sigma_g H = H\} \stackrel{\text{def}}{=} N_H$$

$$G = \bigsqcup_{i \in I} \mathcal{O}_G(H_i) \quad |G| = \sum_{i \in I} (G : N_i)$$

### 6.2 Левая трансляция

Пусть  $x \in G$ .  $\tau : x \mapsto \tau_x : y \mapsto xy$ .

 $au_x(yy')=xyy'$  — не гомоморфизм.

Пусть  $H \subset G$  — подгруппа G. Сопряжение не определяло действие, а трансляция определяет:  $\triangleleft G/H: [g] = gH$ , тогда  $\tau_x(gH) = xgH = g'H \in G/H$ .

## 7 Циклические группы

Определение. Группа G называется циклической, если  $\exists g: \forall h \in G \ h = g^m = \underbrace{g \cdot g \cdots}_m$ .

Обозначение.  $G = \langle g \rangle$ 

Определение. Показатель элемента g в  $G=\langle g \rangle$  это число m>0, такое что  $g^m=e$ .

Определение. Показатель группы  $\langle g \rangle$  — число k > 0, такое что  $\forall x \in G \ x^k = e$ .

*Пример.*  $(\mathbb{Z}, +)$  — бесконечная циклическая группа.

Если H — подгруппа  $\mathbb{Z}$ , то  $H=\{mz\}_{m\in\mathbb{Z}}, z\coloneqq \min\{t\in\mathbb{Z}\mid t>0\}$ 

## 16 октября

Пусть G — произвольная группа,  $\langle \sigma : \mathbb{Z} \to G, \sigma : z \longmapsto a^z$ 

 $\operatorname{Im} \sigma = \langle a \rangle \subset G$ 

Есть два случая:

1. Кег  $\sigma = \{0\} \Rightarrow \text{Im } \sigma \cong \mathbb{Z}$  и G содержит бесконечную циклическую подгруппу.

2. Ker 
$$\sigma \neq \{0\} \Rightarrow$$
 Ker  $\sigma = H \subset \mathbb{Z} \Rightarrow H = \{nh\}_{n \in \mathbb{Z}} \Rightarrow \mathbb{Z}/H = \{[0], [1], [2], \dots, [h-1]\}$ 

$$\mathbb{Z} \xrightarrow{\varphi} \mathbb{Z}/H \xrightarrow{\sigma^*} G$$

Разложили  $\sigma=\sigma^*\circ \varphi$ , где  $\varphi$  — канонический гомоморфизм.

Тогда  $\sigma^*$  отображает  $\mathbb{Z}/H$  в  $a^0, a^1, a^2 \dots a^{h-1}$ , где  $a^h = a^0 = e$ .

Утверждение. Все элементы различны, т.е.  $\langle s, r : a^s = a^r$ . Тогда s = r.

Доказательство. 
$$a^{s-r}=e\Rightarrow s-r=kh=0\Rightarrow s=r.$$

**Определение.** Пусть G — циклическая группа  $a^0, a^1 \dots a^{h-1}$ . Тогда h — **период** элемента a. Это не то же самое, что показатель: показатель имеет вид gh.

**Лемма 20**. G - конечная  $\Rightarrow$  период  $\forall g \in G$  делит порядок группы.

Доказательство. Пусть d — период  $g \in G$ , тогда  $g^d = e$ .

$$\sphericalangle H = \langle g \rangle$$
 — подгруппа  $G$  и  $|H| = d$ 

$$|G| = (G:1) = (G:H)(H:1) = (G:H)|H|$$

**Лемма 21.** Пусть |G| = p — простое число,  $\triangleleft g \in G, g \neq e$ .

Тогда  $G = \langle q \rangle$ .

Доказательство.  $\triangleleft g \in G, g \neq e$ 

$$\langle H = \langle q \rangle \Rightarrow |H| \neq 1$$
, т.к.  $e \in H, q \in H$ .

$$p=(G:1)=(G:H)(H:1).$$
 Но тогда  $(G:H)=1$  по простоте  $p$ , следовательно  $G=\langle g\rangle$ 

Лемма 22. G — циклическая группа. Тогда

- 1.  $H \subset G$  циклическая
- 2.  $\sigma(G)$  циклическая, если  $\sigma \in \text{Hom}(G)$

Доказательство. G — циклическая группа

1. (a) G — бесконечная циклическая группа.

Тогда  $G\cong \mathbb{Z}$  — знаем все подгруппы (они циклические).

(b) G — конечная циклическая группа.

$$\triangleleft H \subset G$$
 — подгруппа.

$$|G|$$
 :  $|H| \Rightarrow |H|$  конечна.

$$\langle a \in H \Rightarrow a = q^n \Rightarrow a^k = q^{kn} \Rightarrow H = \langle a \rangle$$

2. Пусть  $G=\langle g \rangle$ , тогда  $\sigma(g)$  — образующая для  $\sigma(G)$  и значит  $\sigma(G)=\langle \sigma(g) \rangle$ 

Лемма 23. G — бесконечная циклическая группа. Тогда у G есть две образующие: g и  $g^{-1}$ .

### 8 Силовские группы

**Определение**. Группа называется p-группой, если ее порядок является степенью простого числа p.

Определение. Подгруппа H называется p-подгруппой группы G, если  $H\subset G,$  H-p-группа.

Определение. H называется силовской подгруппой G, если H-p-подгруппа G и  $|H|=p^n$ , где  $p^n-$  максимальный порядок в группе.

Пусть n- порядок группы G. Мы знаем $^1$ , что  $n=p_1^{n_1}p_2^{n_2}\ldots$ , где  $p_i-$  простые.  $n_i-$  максимальная степень  $p_i$ , которая встречается в n, т.е.  $n\not/p_i^{n_{i+1}}$ . Т.к. порядок подгруппы делит порядок группы, то найдутся подгруппы, порядки которых соответствуют этому разложению.

#### Лемма 24.

- |G| = m
- Показатель G=n
- G коммутативная группа

Тогда порядок G делит некоторую степень показателя:

$$\exists k: n^k : m$$

Доказательство. По индукции (по порядку группы)

$$\sphericalangle H \vartriangleleft G, H = \langle b \rangle$$
. Т.к. показатель  $G = n, b^n = e$ .

$$\triangleleft |G/H|$$

Так как 
$$n : (H:1)$$
 и по индукции  $n^k : (G:H)$ , то  $n^{k+1} : (G:1) = (G:H)(H:1)$ 

#### Лемма 25.

- G конечная абелева группа
- |G| : p (p простое)

Тогда  $\exists H \subset G : |H| = p$ .

Доказательство. |G| : p по условию.

$$\triangleleft H = \langle x \rangle, x^n = e$$

Пусть показатель группы G есть n, m — порядок группы.

$$m : p \Rightarrow \exists s : m = sp$$

Некоторая степень показателя делится на порядок группы:  $n^k : m \Rightarrow \exists z : n^k = z \cdot m = zsp$ 

$$x^{zs} =: y, \ y^p = e \Rightarrow H' = \langle y \rangle$$
 — искомая группа

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> Но докажем потом.

Теорема 5.

- G конечная группа
- |G| : p (p простое)

Тогда в  $G \exists$  силовская подгруппа.

Доказательство. По индукции.

Если |G| = p, искомое очевидно.

Пусть искомое доказано для всех порядков меньших G.

Пусть 
$$H \subset G \Rightarrow (G:1) = (G:H)(H:1)$$

- 1. Если |H|: p, то силовская подгруппа для G будет силовской подгруппой для H, которая существует по индукционному предположению.
- 2. Если (G:H): p

Пусть G действует на себя.

$$(G:1) = |Z_G| + \sum_x (G:G_x)$$

Так как (G:1): p и  $\forall x:(G:G_x)$ :  $p\Rightarrow |Z_G|$ : p, т.е. центр нетривиальный. Кроме того, центр абелев, следовательно по лемме 25  $\exists H\subset Z_G$  - абелева подгруппа, такая что |H|=p.

Т.к.  $H \subset G$ ,  $H \lhd G \Rightarrow G/H$ . В G/H существует силовская подгруппа  $p^{n-1}$  по индукционному предположению, назовём ее K'.

 $|K'|=p^{n-1}, |K'H|=p^{n-1}\cdot p=p^n$ , при этом K'H — подгруппа, т.к. H — нормальная подгруппа. K'H — искомая подгруппа.

# 23 октября

### 8.1 Теоремы Силова

Примечание.

- G произвольная группа
- H, K подгруппы G
- $H \subset N_K = \{g \in G : gKg^{-1} = K\}$

Тогда:

1. HK — подгруппа G

Доказательство.  $\triangleleft h_1k_1, h_2k_2 \in HK$ 

$$(h_1k_1)(h_2k_2) = h_1k_1h_2k_2 = \underbrace{h_1h_2}_{h}\underbrace{k_1k_2}_{k}$$

2.  $K \triangleleft HK \Rightarrow \exists HK/K$ 

 $\sphericalangle \varphi: HK \to HK/K$  — канонический гомоморфизм

Ker  $\varphi=K$ , т.к.  $1\cdot K\cdot K=K^2=K$ , что есть нейтральный элемент фактор-группы.

Мы запутались, но каким-то образом  $HK/K \cong H/H \cap K$ .

Не дописано

**Теорема 6** (первая теорема Силова). Каждая p-подгруппа содержится в силовской p-подгруппе.

Доказательство. Пусть G — группа, S — множество силовских p-подгрупп и G действует на S сопряжением.

 $\triangleleft \mathcal{P} \in S, S = S_G$ 

$$S_0 := O_G(\mathcal{P}) \stackrel{\text{def}}{=} \{g\mathcal{P}g^{-1}\}_{g \in G} = \{\tilde{\mathcal{P}}_1, \tilde{\mathcal{P}}_2 \dots \tilde{\mathcal{P}}_m\}$$

Сколько элементов в  $S_0$ ?  $(G:\mathcal{P}) \not/p \Rightarrow |S_0| \not/p$ 

Пусть H - p-подгруппа G, действующая на  $S_0$  сопряжением.

Примечание.  $|H|=p^k\Rightarrow \forall \tilde{H}\subset H\;\; |\tilde{H}|\,\dot{:}\,p$ 

$$|S_0| = \sum_C (H : \tilde{H}_x)$$

Так как 
$$HK/K \cong H/H \cap K$$
,  $H\mathcal{P}'/\mathcal{P}' \cong H/(H \cap \mathcal{P}') \Rightarrow \mathcal{P}'H \cong \mathcal{P}' \Rightarrow H \subset \mathcal{P}'$ 

**Теорема** 7 (вторая теорема Силова). Силовские *p*-подгруппы сопряжены.

**Теорема 8** (третья теорема Силова). Число силовских p-подгрупп  $\equiv 1 \mod p$ .

Не дописано