## МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

«Пермский государственный национальный исследовательский университет»

Механико-математический факультет Кафедра фундаментальной математики

# Курсовая работа на тему:

# Алгебраические кривые

по дисциплине "Обыкновенные дифференциальные уравнения"

Направление 01.03.01 Математика

Выполнил студент группы ММ/О ММТ-2021 НБ — Ляховой Д.С. Научный руководитель кандидат — Волочков А.А. физико-математических наук, доцент кафедры фундаментальной математики

# Содержание

1	ПРЕДВАРИТЕЛЬНЫЕ СВЕДЕНИЯ	9
	1.1 АЛГЕБРА	ę
	1.2 ИДЕАЛЫ	4
	1.3 ЛОКАЛИЗАЦИЯ КОЛЕЦ	ļ
	1.4 МОДУЛИ	,
	1.5 ЛОКАЛИЗАЦИЯ МОДУЛЕЙ	(
	1.6 КАТЕГОРИИ И ФУНКТОРЫ	(
	1.7 СИСТЕМЫ УРАВНЕНИЙ И ФУНКТОРЫ	1.
2	CXEMЫ ГРАССМАНА	12
	2.1 ФУНКТОРЫ ГРАССМАНА	12
П	мтература	19

#### 1. ПРЕДВАРИТЕЛЬНЫЕ СВЕДЕНИЯ

В этой главе введем необходимые для дальнейшей работы определения, леммы и теоремы. Также в данной работе будем полагать, что «кольцо» означает «коммутативное кольцо», если явным образом не оговаривается иное.

#### 1.1. АЛГЕБРА

**Определение 1.1.1.** Пусть X – множество,  $\sim$  – отношение эквиваленции на X. *Классом* эквивалентности по отношению  $\sim$  элемента  $x \in X$  назовем множество

$$X_x = \{x' \in X | x \sim x'\}$$

**Определение 1.1.2.** Множество, элементами которого являются классы эквивалентности (из 1.1.1) обозначим  $X/\sim$  и назовем фактормножеством.

**Определение 1.1.3.** Отображение  $f: X \longrightarrow X/\sim$  называется естесственным.

**Определение 1.1.4.** Множество всех отображений Y в X называется  $X^Y$ 

**Определение 1.1.5.** Пусть L – кольцо. Множество  $L^*$  называется множеством обратимых элементов кольца L и определяется следующим образом

$$L^* = \{ l \in L | \exists l' \in L : ll' = l'l = 1_L \}$$

**Определение 1.1.6.** Пусть R – кольцо. Левый модуль M кольца R или левый R-модуль M, если для любых  $a,b \in R$  и  $x,y \in M$  выполняется следующее:

- 1. (a+b)x = ax + bx;
- $2. \ a(x+y) = ax + ay.$

Аналогичным образом определяется правый R-модуль. Если модуль M является одновременно левым и правым, то будем называть его просто R-модуль.

**Определение 1.1.7.** Пусть A, B – кольца. Отображение  $f: A \longrightarrow B$  называется морфизмом колец, если:

- 1. f(1) = 1;
- 2. f(x+y) = f(x) + f(y);
- 3. f(xy) = f(x)f(y).

**Определение 1.1.8.** [2, стр. 119] Пусть M, M' – модули кольца R. Морфизмом модулей будем называть отображение такое  $f: M \longrightarrow M'$ , что для любых  $a, b \in R$  и  $x, y \in M$  выполняется:

$$f(ax + by) = af(x) + bf(y)$$

**Определение 1.1.9.** Инъективный морфизм  $f: X \longrightarrow Y$  называется мономорфизмом. Обозначается  $f: X \rightarrowtail Y$ .

**Определение 1.1.10.** Сюръективный морфизм  $f: X \longrightarrow Y$  называется эпиморфизмом. Обозначается  $f: X \twoheadrightarrow Y$ .

#### 1.2. ИДЕАЛЫ

**Определение 1.2.1.** Идеалом кольца R называется произвольное подмножество  $I \subseteq R$  такое, что

- 1.  $I \neq \emptyset$ ;
- 2. Если  $a, b \in I$ , то  $a + b \in I$  (замкнутость по сложению);
- 3. Если  $a \in I, b \in R$ , то  $ab \in I$  (замкнутость по умножению на элементы кольца R).

 $\Pi pumep$ . Пусть R – кольцо. Подмножества R,  $\{0\}$  – идеалы кольца R. Такие идеалы называются mpuвиальными.

**Определение 1.2.2.** Если  $a \in R$ , то множество

$$\langle a \rangle := \{ ab \mid b \in R \} =: aR = Ra$$

— главный идеал R, порожденный элементом a.

 $\Pi p u m e p$ . Пусть  $R = \mathbb{Z}, m \in \mathbb{Z}$ .

$$\langle m \rangle = m\mathbb{Z} = \{ mt \mid t \in \mathbb{Z} \}$$

**Определение 1.2.3.** Подмножество S кольца R называется *мультипликативным*, если

- 1.  $1 \in S$  (где 1 нейтральный по умножению элемент кольца R);
- 2. Для любых  $a, b \in S$ :  $ab \in S$ .

**Определение 1.2.4.** Кольцо R называется *целостным*, если оно ненулевое и для любых ненулевых  $a,b \in R: ab \neq 0$ .

**Определение 1.2.5.** *Полем* называется кольцо, все ненулевые элементы которого обратимы.

**Определение 1.2.6.** [2, стр. 92] Идеал I кольца R — npocmoй, если  $I \neq R$  и всякий раз, когда  $a, b \in R$  и  $ab \in I$ , тогда  $a \in I$  или  $b \in I$ .

Определение 1.2.7. [2, стр. 92] Идеал I кольца R— максимальный, если  $I \neq R$  и нет такого идеала I' отличного от I и содержащего его.

 $\Pi pumep.$  Пусть I – простой идеал кольца R, тогда  $R \setminus I$  — мультипликативное подмножество.

Пример. Пусть  $f \in R$ ,  $S = \{f^n | n \in \mathbb{Z}_{\geq 0}\}$ , тогда S — мультипликативное подмножество R.

**Теорема 1.2.8.** [1, стр. 92] Идеал I кольца R — максимальный тогда u только тогда, когда R/I — поле.

**Теорема 1.2.9.** [2, стр. 92] Любой максимальный идеал — простой.

**Определение 1.2.10.** Кольцо называется *покальным*, если оно имеет ровно один максимальный идеал.

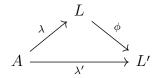
**Теорема 1.2.11.** [1, стр. 91] Если I – идеал кольца R, то равносильны следующие утверждения:

- 1.  $R \setminus I$  мультипликативное подмножество;
- 2. R/I целостное кольцо.

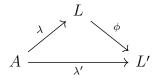
**Определение 1.2.12.** Идеал I кольца R-npocmoй, если выполняется хотя бы одно из утверждений теоремы 1.2.11.

#### 1.3. ЛОКАЛИЗАЦИЯ КОЛЕЦ

**Определение 1.3.1.** Пусть S — мультипликативное подмножество кольца A. Морфизм колец  $\lambda:A\longrightarrow L$  и кольцо L называются локализацией A по S, если  $\lambda(S)\subseteq L^*$  и для любого морфизма  $\lambda':A\longrightarrow L'$ , такого что  $\lambda'(S)\subseteq (L')^*$  существует единственный морфизм  $\phi:L\longrightarrow L'$ , для которого коммутативна диаграмма



**Теорема 1.3.2.** [1, стр. 94] Пусть S – мультипликативное подмножество кольца A.  $\lambda:A\longrightarrow L$  и  $\lambda':A\longrightarrow L'$  – локализации A по S. Тогда существует единственный изоморфизм  $\phi:L\longrightarrow L'$ , для которого коммутативна диаграмма



**Теорема 1.3.3.** [1, стр. 94] Пусть S – мультипликативное подмножество кольца A. Тогда существует локализация A по S.

**Определение 1.3.4.** Локализацией A по f назовем локализацию A по мультипликативному множеству  $\{f^n|n\in\mathbb{Z}_{\geqslant 0}\}$ 

**Определение 1.3.5.** *Локализацией А по простому идеалу*  $\mathfrak{p}$  будем называть локализацию по множеству  $A \setminus \mathfrak{p}$ .

**Определение 1.3.6.** Пусть S – мультипликативное подмножество кольца A. Aннулято-  $pom\ S$  назовем следующее множество

$$Ann(S) = \{ a \in A | aS = \{0\} \}$$

**Теорема 1.3.7.** [1, стр. 96] Пусть S – мультипликативное подмножество кольца A,  $\lambda : A \longrightarrow L$  – локализация A по S. Если  $a \in A$ , то  $\lambda(a) = 0 \Leftrightarrow as = 0$  для некоторого  $s \in S$ .

**Теорема 1.3.8.** [1, стр. 97] Пусть S – мультипликативное подмножество кольца A,  $\lambda:A\longrightarrow L$  – локализация A по S. Тогда равносильны следующие условия:

- 1.  $L = \{0\};$
- 2.  $0 \in S$ .

**Определение 1.3.9.**  $Padu\kappa$ алом  $\sqrt{I}$  udeала I кольца R назовем множество

$$\{a \in R | (\exists n \in \mathbb{N}) (a^n \in I) \}$$

**Определение 1.3.10.** Радикал нулевого идеала кольца R назовем *нильрадикалом* R и обозначим rad(R). Таким образом,

$$rad(R) = \{ a \in R | (\exists n \in \mathbb{N}) (a^n = 0) \}$$

**Теорема 1.3.11.** [1, стр. 97] Пусть I — идеал кольца R. Тогда  $\sqrt{I}$  совпадает с пересечением всех простых идеалов содержащих I.

Следствие 1.3.12. Пусть R – кольцо. Тогда  $\operatorname{rad}(R)$  совпадает с пересечением всех простых идеалов кольцо R.

**Теорема 1.3.13.** [1, стр. 98] Пусть A – кольцо,  $f \in A$ ,  $\lambda : A \longrightarrow L$  – локализация A по f,  $a \in A$ . Тогда равносильны следующие условия:

- 1.  $\lambda(a) = 0$ ;
- 2.  $af^n = 0$ , для некоторого  $n \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$ ;
- 3.  $f \in \sqrt{\operatorname{Ann}(a)}$ .

**Теорема 1.3.14.** [1, стр. 98] Пусть S – мультипликативное подмножество кольца A,  $\lambda:A\longrightarrow L$  – морфизм колец. Тогда равносильны следующие условия:

- 1.  $\lambda$  локализация A по S;
- 2. (a)  $\lambda(S) \subseteq L^*$ 
  - (b)  $L = \{\lambda(a)/\lambda(s)|a \in A, s \in S\}$
  - (c)  $\forall a \in A \ \lambda(a) = 0 \Leftrightarrow as = 0$  для некоторого S.

*Пример.* Пусть B – кольцо, A – его подкольцо, S – мультипликативное подмножество кольца  $A, S \subseteq B^*, L = \{a/s | a \in A, s \in S\}, \lambda : A \longrightarrow L, \lambda(a) = a$ . Тогда  $\lambda$  – локализация A по S.

**Теорема 1.3.15.** [1, стр. 99] Пусть  $f: A \longrightarrow B$  – гомоморфизм колец, S – мультипликативное подмножество A, T – мультипликативное подмножество  $B, f(S) \subseteq T,$  $\alpha: A \longrightarrow A'$  – локализация A по  $S, \beta: B \longrightarrow B'$  – локализация B по T. Тогда существует единственный такой гомоморфизм  $f': A' \longrightarrow B'$ , что коммутативна диаграмма

$$A' \xrightarrow{f'} B'$$

$$\alpha \uparrow \qquad \uparrow^{\beta}$$

$$A \xrightarrow{f} B$$

**Теорема 1.3.16.** [1, стр. 100] Пусть  $\mathfrak{p}$  – простой идеал кольца R и  $\lambda: R \longrightarrow L$  – локализация R в  $\mathfrak{p}$ . Тогда L – локальное кольцо с максимальным идеалом

$$\mathfrak{m} = \{\lambda(a)/\lambda(b)|a \in R, b \in R \setminus \mathfrak{p}\}\$$

#### 1.4. МОДУЛИ

Определение 1.4.1. Модуль M является nрямой суммой своих подмодулей  $M_1$ ,  $M_2$ , если для любого  $m \in M$  найдутся единственный  $m_1 \in M_1$  и единственный  $m_2 \in M_2$ , такие, что  $m = m_1 + m_2$ . Выражение «M является nрямой суммой  $M_1$  и  $M_2$ » будем записывать  $M = M_1 \oplus M_2$ .

**Теорема 1.4.2.** Пусть M модуль над кольцом R, тогда равносильны следующие условия:

- 1.  $M = M_1 \oplus M_2$ ;
- 2.  $M = M_1 + M_2 \ u \ M_1 \cap M_2 = \{0\}.$

**Определение 1.4.3.** Подмодуль S модуля M выделяется прямым слагаемым, если найдется такой подмодуль T модуля M, что  $M = S \oplus T$ .

**Определение 1.4.4.** [3, стр. 140] Пусть M-R-модуль кольца R. Некоторое семейство  $x_1,...,x_n\in M$  линейно независимо, если для любых  $a_i\in R, i\in I$  справедливо  $\sum\limits_{i\in I}a_ix_i=0$  только тогда, когда  $a_1=...=a_n=0$ .

**Определение 1.4.5.** Семейство  $x_1, ..., x_n$  из определения 1.4.4 будем называть *базисом* R-модуля M.

Определение 1.4.6. Модуль свободный, если имеет базис.

**Определение 1.4.7.** Модуль P над кольцом R называется  $npoe\kappa mueным$ , если для любого эпиморфизма  $f: N \twoheadrightarrow M$  R-модулей и любого морфизма  $g: P \longrightarrow M$  существует такой

морфизм  $h: P \longrightarrow N$ , что коммутативна диаграмма

$$P \xrightarrow{g} M$$

$$N$$

$$\downarrow f$$

$$\downarrow f$$

$$M$$

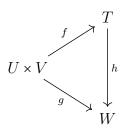
**Теорема 1.4.8.** Модуль проективен тогда и только тогда, когда он является прямым слагаемым некоторого свободного модуля.

**Теорема 1.4.9.** Проективный модуль над локальным кольцом свободен.

**Теорема 1.4.10.** Пусть R – коммутативное кольцо,  $\mathfrak{p}$  – простой идеал в R. Если M – проективный R-модуль, то  $M_{\mathfrak{p}}$  – свободный  $R_{\mathfrak{p}}$ -модуль.

**Определение 1.4.11.** Проективный модуль M над коммутативным кольцом R имеет ранг  $r \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$ , если для любого простого идеала  $\mathfrak{p}$  кольца R свободный  $R_{\mathfrak{p}}$ -модуль  $M_{\mathfrak{p}}$  имеет (свободный) ранг r.

**Определение 1.4.12.** Пусть K – кольцо, U, V, W – K-модули,  $f: U \times V \longrightarrow W$  – билинейное отображение. Составим K-модуль T и билинейное отображение  $g: U \times V \longrightarrow T$  такие, что для любого f существует отображение  $h: T \longrightarrow W$ , что коммутативна диаграмма



Модуль T с соответствующими свойствами назовем результатом mензорного nроизведения U на V над кольцом K и обозначим  $U \otimes_K V$ .

**Определение 1.4.13.**  $\phi: A \longrightarrow B$  – морфизм k-алгебр,  $n \in \mathbb{Z}_{\geqslant 0}$ , S – подмодуль A-модуля  $A^n$ . Обозначим  $S^B := \langle \phi(S) \rangle_B$  B-линейную оболочку подмножества  $\phi(S) \subseteq B^n$ .

**Пемма 1.4.14.** Пусть  $\phi: A \longrightarrow B$  – морфизм k-алгебр,  $n \in \mathbb{Z}_{\geqslant 0}$ , S, T – подмодули A-модуля  $A^n$ ,  $A^n = S \oplus T$ . Тогда выполняются следующие утверждения:

1. Существует такой изоморфизм В-модулей

$$\psi: (B \otimes_A S) \oplus (B \otimes_A T) \longrightarrow B^n,$$

что для всех  $b \in B$ ,  $s \in S$ ,  $t \in T$ 

$$(b \otimes_A s, b \otimes_A t) \stackrel{\psi}{\mapsto} b(s+t);$$

2.

$$\psi((B \otimes_A S) \times \{0\}) = S^B,$$
  
$$\psi(\{0\} \times (B \otimes_A B)) = T^B,$$
  
$$B^n = (A^n)^B = S^B \oplus T^B;$$

3. Ранг проективного B-модуля  $S^B$  равен рангу проективного A-модуля S. (1.4.11)

Определение 1.4.15. Пусть M-R-модуль кольца R. Множество всех  $\operatorname{End}_R(M)$  будем называть главной линейной группой. Обозначается главная линейная часть  $\operatorname{GL}_R(M)$ .

**Определение 1.4.16.** Любой морфизм колец  $\phi: k \longrightarrow A$  будем называть k-алгеброй.

А автоматически является к-модулем по операции умножения

$$c \cdot a = \phi(c)a, c \in k$$

### 1.5. ЛОКАЛИЗАЦИЯ МОДУЛЕЙ

**Определение 1.5.1.** Пусть S — мультипликативное подмножество кольца R, M — R-модуль. Морфизм R-модулей  $\lambda: M \longrightarrow L$  и R-модуль L называются локализацией M по S, если выполняются следующие условия:

- 1.  $S_L \subseteq GL_R(L)$ ;
- 2. для любого морфизма R-модулей  $\lambda': M \longrightarrow L'$ , для которого  $S'_L \subseteq GL_R(L')$ , существует и единственен такой морфизм  $\phi: L \longrightarrow L'$ , что коммутативна диаграмма

$$M \xrightarrow{\lambda} L'$$

#### 1.6. КАТЕГОРИИ И ФУНКТОРЫ

**Определение 1.6.1.** Граф G – это любая упорядоченная четверка (V, A, dom, cod), где V, A – любые множества, dom,  $\text{cod}: A \longrightarrow V$  – произвольные отображения. Элементы V – вершины графа G, элементы A – стрелки, или ребра графа G. Если  $a \in A$ , то  $\text{dom}(a) \in V$  называется началом, или областью определения a,  $\text{cod}(a) \in V$  – концом, или областью значений a, или кообластью a.

Пример 1.6.1. Граф G состоит из множества вершин  $V = \{A, B, C, D\}$ , множества стрелок  $A = \{e, f, g, h\}$ , отображений dom, cod :  $A \longrightarrow V$ , cod(e) = cod(e) = A, dom(f) = A, cod(f) = B, dom(g) = A, cod(d) = B, dom(h) = B, cod(h) = C.

$$e \hookrightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{h} C \qquad D$$

**Определение 1.6.2.** Если a, b – вершины графа G, то множество стрелок графа G из a в b обозначим G(a, b), или  $\text{Mor}_G(a, b)$ , или  $\text{Mor}_G(a, b)$ , если ясно, о каком графе идет речь.

Пример. В графе G из 1.6.1  $G(A,A) = \{e\}$ ,  $G(A,B) = \{f,g\}$ ,  $G(A,C) = \emptyset$ ,  $G(C,D) = \emptyset$  и так далее.

Если стрелка f имеет начало a и конец b, то мы пишем  $f: a \longrightarrow b$ , или  $a \stackrel{f}{\longrightarrow} b$ . Если мы желаем подчеркнуть, что стрелка  $f: a \longrightarrow b$  относится к графу G, то пишем  $a \stackrel{f}{\longrightarrow} b$  Это бывает нужным, если на одном и том же множестве V определено более одного графа с множеством вершин V.

**Определение 1.6.3.** Множество вершин графа G обозначим Ob(G).

Определение 1.6.4. Пусть G, H – графы. Морфизмом  $G \longrightarrow H$  назовем любое отображение  $\phi: V(G) \cup A(G) \longrightarrow V(H) \cup A(H)$  такое, что  $\phi(V(G)) \subseteq V(H)$  (т. е. вершины G переходят в вершины H),  $\phi(A(G)) \subseteq A(H)$  (т. е. ребра G переходят в ребра H), и если  $a, b \in V(G), f \in \mathrm{Mor}_G(a, b),$  то  $\phi(f) \in \mathrm{Mor}_H(\phi(a), \phi(b))$  (т. е. из  $f: a \longrightarrow b$  следует  $\phi(f): \phi(a) \longrightarrow \phi(b)$ ).

**Определение 1.6.5.** *Категория* C – это граф G, в котором для произвольных  $A, B, C \in Ob(C)$  задано произведение  $Mor(B, C) \times Mor(A, B) \longrightarrow Mor(A, C)$ , причем выполняются следующие условия.

- 1. Для  $A, B, C, D \in Ob((C))$  и  $f \in Mor(A, B)$ ,  $g \in Mor(B, C)$ ,  $h \in Mor(C, D)$  выполняется закон ассоциативности (hg)f = h(gf);
- 2. Для каждого  $A \in \mathrm{Ob}(\mathcal{C})$  найдется  $e \in \mathrm{Mor}(A,A)$  такой, что для любого  $B \in \mathrm{Ob}(\mathcal{C})$  и  $f \in \mathrm{Mor}(A,B), g \in \mathrm{Mor}(B,A)$  выполняются равенства fe = f и eg = g.

**Определение 1.6.6.** Элементы Ob(C) называются объектами категории C.

**Определение 1.6.7.** Элементы Mor(X,Y) называются *морфизмами*  $X \in Y$ , или морфизмами  $X \longrightarrow Y$ .

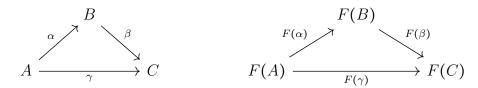
Если  $\alpha \in \text{Mor}(X,Y)$  и ясно, о какой категории идет речь, то мы пишем  $\alpha: X \longrightarrow Y$ , или  $X \stackrel{\alpha}{\longrightarrow} Y$ . Морфизм  $e: A \longrightarrow A$  из аксиомы 2 определения 1.6.5 называется тождественным, или единичным морфизмом объекта A.

**Определение 1.6.8.** Множество всех морфизмов категории  $\mathcal C$  обозначим  $\mathrm{Mor}(\mathcal C)$ .

**Определение 1.6.9.** Пусть  $\mathcal{A}, \mathcal{B}$  – категории. Говорят, что F – функтор  $\mathcal{A} \longrightarrow \mathcal{B}$ , если каждому  $X \in \mathrm{Ob}(\mathcal{A})$  сопоставлен некоторый объект  $F(X) \in \mathrm{Ob}(\mathcal{B})$  и для каждого морфизма  $\phi: X \longrightarrow Y$  в  $\mathcal{A}$  определен морфизм  $F(\phi): F(X) \longrightarrow F(Y)$  в  $\mathcal{B}$  таким образом, что выполняются следующие свойства

- 1. Если  $A \in Ob(\mathcal{A})$ , то  $F(id_A) = id_{F(A)}$ ;
- 2. Если  $\alpha: A \longrightarrow B$ ,  $\beta: B \longrightarrow C$  морфизмы в  $\mathcal{A}$ , то  $F(\beta\alpha) = F(\beta)F(\alpha)$ .

Условие  $F(\beta\alpha) = F(\beta)F(\alpha)$  означает, что функтор переводит любой коммутативный треугольник в категории  $\mathcal{A}$  в коммутативный треугольник в категории  $\mathcal{B}$ 



Вообще, очевидно, функтор переводит любую коммутативную диаграмму в коммутативную диаграмму. Интуитивно, функтор – это морфизм категорий.

**Теорема 1.6.10.** [1, стр. 49] Пусть I – множество,  $(F_i)_{i\in I}$  – семейство функторов из категории C в категорию U-множеств S. Существует и единственен такой функтор  $F: C \longrightarrow S$ , что

- 1. для кажедого  $X \in \mathrm{Ob}(\mathcal{C})$   $F(X) = \prod_{i \in I} F_i(X)$ ;
- 2. для любого морфизма  $\phi: X \longrightarrow Y$  в  $\mathcal{C}$   $F(\phi) = \prod_{i \in I} F_i(\phi)$ .

#### 1.7. СИСТЕМЫ УРАВНЕНИЙ И ФУНКТОРЫ

Определение 1.7.1. Любой функтор  $Alg_k \longrightarrow Set - k$ -функтор.

**Определение 1.7.2.** Пусть  $F: \mathbf{Alg_k} \longrightarrow \mathbf{Set}$  – функтор забвения,  $\Gamma$  – множество. Аффинным пространством  $A_k^{\Gamma}$  над k размерности  $|\Gamma|$  назовем k-функтор  $F^{\Gamma}$  (1.6.10).

Очевидно,  $A_k^\Gamma-k$ -функтор, любой k-алгебре A сопоставляющий  $A^\Gamma$ , и произвольному морфизму k-алгебр  $\phi:A\longrightarrow B$  соотносящий отображение  $\phi^\Gamma:A^\Gamma\longrightarrow B^\Gamma$ .

Если  $n \in \mathbb{N}$  и  $\Gamma = \{1, ..., n\}$  ( $\Gamma = \emptyset$  при n = 0), то для любых  $a_1, ..., a_n$  мы считаем, что  $(\alpha_\gamma)_\gamma \in \Gamma = (a_1, ..., a_n)$ . Таким образом, для произвольного множества S мы очевидным образом отождествляем  $S^\Gamma$  и  $S^n$ . Для краткости мы пишем  $A_k^n := A_k^\Gamma$ , и называем k-функтор  $A_k^n$  аффинным k-пространством над k. Если ясно, о каком k идет речь, можно писать  $A^n$ .

**Определение 1.7.3.** Системой уравнений над k называется тройка

$$S = (P, (T_{\gamma})_{\gamma \in \Gamma}, (f_{\delta})_{\delta \in \Lambda}) \tag{1.7.1}$$

где P-k-алгебра многочленов,  $(T_\gamma)_{\gamma\in\Gamma}=:T$  – ее базис, и  $(f_\delta)_{\delta\in\Delta}$ ) – любое семейство многочленов из P.

**Определение 1.7.4.** Решением системы уравнений 1.7.1 в k-алгебре A называется произвольное семейство  $a \in A^{\Gamma}$  такое, что  $f_{\delta}(a) = 0$  для всех  $\delta \in \Delta$ .

#### 2. СХЕМЫ ГРАССМАНА

#### 2.1. ФУНКТОРЫ ГРАССМАНА

**Определение 2.1.1.** Пусть  $r, n \in \mathbb{N}$ . Для любой k-алгебры A определим  $\mathcal{G}_{n,r}(A)$  как множество таких подмодулей S A-модуля  $A^{r+n}$ , что

- 1. S выделяется прямым слагаемым в  $A^{r+n}$  (в частности, в силу 1.4.8, S проективный A-модуль);
- 2. A-модуль S имеет ранг r.

Для любого морфизма  $\phi: A \longrightarrow B$  пусть  $S \in \mathcal{G}_{n,r}(A)$  и  $S^B \in \mathcal{G}_{n,r}(B)$  (в силу 1.4.14). Тогда построим естественное отображение  $\mathcal{G}_{n,r}(\phi): \mathcal{G}_{n,r}(A) \longrightarrow \mathcal{G}_{n,r}(B)$ , определим как  $S \mapsto S^B$ .

Докажем, что  $\mathcal{G}_{n,r}-k$ -функтор.

 $\mathcal{A}$ оказательство. Пусть  $A \xrightarrow{\alpha} B \xrightarrow{\beta} C$  – морфизмы k-алгебр. Покажем, что  $\mathcal{G}_{n,r}(\beta\alpha) = \mathcal{G}_{n,r}(\beta)\mathcal{G}_{n,r}(\alpha)$ . Пусть  $S \in \mathcal{G}_{n,r}(A)$ .

$$(\mathcal{G}_{n,r}(\beta)\mathcal{G}_{n,r}(\alpha))(S) = \mathcal{G}_{n,r}(\beta)(\mathcal{G}_{n,r}(\alpha)(S)) =$$

$$\mathcal{G}_{n,r}(\beta)(\langle \alpha(S) \rangle_{B}) = \langle \beta(\langle \alpha(S) \rangle_{B}) \rangle_{C} = \langle \langle (\beta\alpha)(S) \rangle_{B} \rangle_{C} =$$

$$\langle (\beta\alpha)(S) \rangle_{C} = \mathcal{G}_{n,r}(\beta\alpha)(S).$$

Мы доказали, что  $\mathcal{G}_{n,r}-k$ -функтор.

## Литература

- 1. Волочков, А.А. Схемы. / А.А.Волочков Пермь: [б./и.], 2023. 233.
- 2. Lang, S. Algebra / S.Lang New York: Sprinter, 2002 918.
- 3. Cohn, P.M. Algebra Volume 2 / P.M. Cohn 2nd ed. Avon: John Willey & Sons Ltd.,  $1989-428\,.$