

# Многочлены

## § 1. Свободные алгебры

Пусть  $A$  — коммутативное кольцо.  $A$ -алгебра (или алгебра над  $A$ ) — это модуль  $E$  вместе с билинейным отображением  $E \times E \rightarrow E$ . Во всей этой книге мы, если не оговорено противное, будем иметь дело только со следующим специальным типом алгебр. Пусть  $f: A \rightarrow B$  — гомоморфизм колец, такой, что  $f(A)$  содержится в центре  $B$ , т. е.  $f(a)$  коммутирует с любым элементом из  $B$  для всякого  $a \in A$ . Тогда мы можем рассматривать  $B$  как  $A$ -модуль, определив действие  $A$  на  $B$  посредством отображения

$$(a, b) \mapsto f(a)b$$

для всех  $a \in A$  и  $b \in B$ . Аксиомы модуля тривиальным образом удовлетворяются, и мультипликативный закон композиции  $B \times B \rightarrow B$ , очевидно, билинеен (т. е.  $A$ -билинеен). Так вот, если не оговорено противное, то под алгеброй над  $A$  мы будем всегда понимать указанный выше гомоморфизм колец. Мы говорим, что алгебра является *конечно порожденной*, если  $B$  как кольцо над  $f(A)$  конечно порождено.

Пусть  $G$  — мультипликативный моноид и  $A$  — коммутативное кольцо. Пусть  $\mathcal{C}$  — категория, объектами которой являются тройки  $(\varphi, f, B)$ , где  $f: A \rightarrow B$  есть  $A$ -алгебра и  $\varphi: G \rightarrow B$  — гомоморфизм мультипликативных моноидов. Если  $(\varphi', f', B')$  — другой объект в  $\mathcal{C}$ , то морфизм из  $(\varphi, f, B)$  в  $(\varphi', f', B')$  в категории  $\mathcal{C}$  — это кольцевой гомоморфизм  $h: B \rightarrow B'$ , для которого коммутирует следующая диаграмма:

$$\begin{array}{ccc}
 G & & \\
 \varphi \downarrow & \searrow \varphi' & \\
 B & \xrightarrow{h} & B' \\
 f \uparrow & \nearrow f' & \\
 A & & 
 \end{array}$$

Универсальный (отталкивающий) объект в  $\mathcal{C}$  называется *свободной  $(A, G)$ -алгеброй*, или *свободной  $G$ -алгеброй над  $A$* . Построим такую алгебру в явном виде.

Пусть  $A[G]$  — множество всех отображений  $\alpha: G \rightarrow A$ , таких, что  $\alpha(x) = 0$  для почти всех  $x \in G$ . Определяем сложение в  $A[G]$  как обычное сложение отображений в абелеву (аддитивную) группу. Если  $\alpha, \beta \in A[G]$ , то их произведение  $\alpha\beta$  определяем формулой

$$(\alpha\beta)(t) = \sum_{xy=t} \alpha(x)\beta(y).$$

Сумма берется по всем таким парам  $(x, y)$  с  $x, y \in G$ , что  $xy = t$ . Эта сумма в действительности конечна, поскольку имеется лишь конечное число пар элементов  $(x, y) \in G \times G$ , для которых  $\alpha(x)\beta(y) \neq 0$ . Мы видим также, что  $(\alpha\beta)(t) = 0$  для почти всех  $t$  и, следовательно,  $\alpha\beta$  принадлежит нашему множеству  $A[G]$ .

Аксиомы кольца тривиально проверяются. В качестве примера приведем доказательство ассоциативности. Пусть  $\alpha, \beta, \gamma \in A[G]$ . Тогда

$$\begin{aligned} ((\alpha\beta)\gamma)(t) &= \sum_{xy=t} (\alpha\beta)(x)\gamma(y) = \sum_{xy=t} \left[ \sum_{uv=x} \alpha(u)\beta(v) \right] \gamma(y) = \\ &= \sum_{xy=t} \left[ \sum_{uv=x} \alpha(u)\beta(v)\gamma(y) \right] = \sum_{\substack{(u,v,y) \\ uv=y=t}} \alpha(u)\beta(v)\gamma(y), \end{aligned}$$

причем последняя сумма берется по всем тройкам  $(u, v, y)$ , произведение которых равно  $t$ . Эта последняя сумма симметрична, и если бы мы вычислили  $(\alpha(\beta\gamma))(t)$ , то получили бы снова эту сумму. Это доказывает ассоциативность.

Единичным элементом в  $A[G]$  служит функция  $\delta$ , такая, что  $\delta(e) = 1$  и  $\delta(x) = 0$  для всех  $x \in G$ ,  $x \neq e$ . Тривиально проверяется, что  $\alpha = \delta\alpha = \alpha\delta$  для всех  $\alpha \in A[G]$ .

Введем теперь другие обозначения, которые сделают структуру  $A[G]$  более ясной. Пусть  $a \in A$  и  $x \in G$ . Мы будем обозначать через  $a \cdot x$  (а иногда также через  $ax$ ) функцию, значение которой в  $x$  равно  $a$ , а в  $y$  равно 0, если  $y \neq x$ . Тогда любой элемент  $\alpha \in A[G]$  может быть записан в виде суммы

$$\alpha = \sum_{x \in G} \alpha(x) \cdot x.$$

Действительно, если  $\{a_x\}_{x \in G}$  — семейство элементов из  $A$ , почти все из которых равны 0, и мы положим

$$\beta = \sum_{x \in G} a_x \cdot x,$$

то для любого  $y \in G$  будем иметь  $\beta(y) = a_y$  (непосредственно из определений). Это также показывает, что любой данный элемент  $\alpha$  допускает единственное представление в виде суммы  $\sum a_x \cdot x$ .

Имеется естественный способ превратить  $A[G]$  в  $A$ -модуль. Если  $a \in A$  и элемент  $\alpha \in A[G]$  записан в виде суммы  $\sum a_x \cdot x$ , то пола-

гаем  $aa$  равным элементом  $\sum (aa_x) \cdot x$ . Ясно, что все аксиомы модуля удовлетворяются и что множество элементов  $\{1 \cdot x\}_{x \in G}$  образует базис  $A[G]$  над  $A$ .

В наших нынешних обозначениях умножение и сложение могут быть записаны соответственно следующим образом:

$$\left( \sum_{x \in G} a_x \cdot x \right) \left( \sum_{y \in G} b_y \cdot y \right) = \sum_{x, y} a_x b_y \cdot xy,$$

$$\sum_{x \in G} a_x \cdot x + \sum_{x \in G} b_x \cdot x = \sum_{x \in G} (a_x + b_x) \cdot x$$

— именно так, как нам хотелось бы. Отметим, что единичный элемент в  $A[G]$  — это просто  $1 \cdot e$ .

Пусть  $f_0: G \rightarrow A[G]$  — отображение, задаваемое формулой  $f_0(x) = 1 \cdot x$ . Непосредственно проверяется, что отображение  $f_0$  — гомоморфизм мультипликативных моноидов и что оно на самом деле инъективно, т. е. является вложением.

Пусть  $f_0: A \rightarrow A[G]$  — отображение, задаваемое формулой

$$f_0(a) = a \cdot e.$$

Непосредственно проверяется, что  $f_0$  — гомоморфизм колец, также являющийся вложением. Таким образом, мы превратили  $A[G]$  в  $A$ -алгебру, и сразу видно, что структура  $A$ -модуля на  $A[G]$ , как на  $A$ -алгебре, совпадает с той, которая была описана выше.

*Тройка  $(f_0, f_0, A[G])$  есть свободная  $(A, G)$ -алгебра. Это утверждение является частным случаем следующего предложения.*

**Предложение 1.** Пусть  $f_0: A \rightarrow B$  — некоторая  $A$ -алгебра и  $G$  — мультипликативный подмоноид в  $B$ . Предположим, что  $G$  образует базис для  $B$  как модуля над  $A$ . Для всякой  $A$ -алгебры  $f: A \rightarrow C$  и любого гомоморфизма моноидов  $\varphi: G \rightarrow C$  существует единственный гомоморфизм колец  $h: B \rightarrow C$ , для которого диаграмма

$$\begin{array}{ccc} B & \xrightarrow{h} & C \\ f_0 \uparrow & \nearrow f & \\ A & & \end{array}$$

коммутативна и ограничение  $h$  на  $G$  равно  $\varphi$ .

**Доказательство.** Для каждого  $x \in G$  и  $a \in A$  пишем  $a \cdot x$  вместо  $f_0(a)x$ . Всякий элемент  $a \in A[G]$  имеет единственное представление в виде суммы

$$a = \sum_{x \in G} a_x \cdot x$$

с  $a_x \in A$ , поскольку  $G$  — базис для  $B$  над  $A$ . Как мы видели при рассмотрении базисов модулей, существует единственный гомоморфизм

модулей  $h: B \rightarrow C$ , ограничение которого на  $G$  равно  $\varphi$ , а именно такое отображение, для которого

$$h(\alpha) = \sum_{x \in G} f(a_x) \varphi(x).$$

Кроме того, если

$$\beta = \sum_{y \in G} b_y \cdot y,$$

то

$$\alpha\beta = \sum_{z \in G} \left( \sum_{xy=z} a_x b_y \right) \cdot z$$

и

$$h(\alpha\beta) = \sum_{z \in G} f \left( \sum_{xy=z} a_x b_y \right) \varphi(z) = \sum_{z \in G} \left( \sum_{xy=z} f(a_x) f(b_y) \right) \varphi(z) = h(\alpha) h(\beta).$$

Так как ограничение на  $G$  отображения  $h$  равно  $\varphi$ , то  $h(1) = 1$ . Следовательно,  $h$  является также гомоморфизмом колец. Отсюда вытекает коммутативность нашей диаграммы. Предложение доказано.

Чтобы вывести из предложения 1, что  $(\varphi_0, f_0, A[G])$  — свободная  $(A, G)$ -алгебра, надо положить  $B = A[G]$  и отождествить  $G$  с его образом в  $A[G]$  при вложении  $\varphi_0$ .

Начиная с этого момента мы будем, не опасаясь путаницы, писать  $ax$  вместо  $a \cdot x$ . Мы будем называть  $A[G]$  *моноидной алгеброй моноида  $G$  над  $A$* . Отображения  $\varphi_0, f_0$  называются *каноническими*.

В следующем параграфе мы в качестве частного случая получим алгебру многочленов. Для случая когда  $G$  — группа, групповая алгебра  $A[G]$  будет более детально рассмотрена в этой книге позднее.

Наша моноидная алгебра обладает еще одним свойством универсальности.

Предложение 2. Пусть  $\varphi: G \rightarrow G'$  — гомоморфизм моноидов и  $f: A \rightarrow A'$  — гомоморфизм колец, причем оба кольца  $A, A'$  коммутативны. Тогда существует единственный гомоморфизм колец

$$h: A[G] \rightarrow A'[G'],$$

для которого коммутативна диаграмма

$$\begin{array}{ccc} G & \xrightarrow{\varphi} & G' \\ \downarrow & & \downarrow \varphi'_0 \\ A[G] & \xrightarrow{h} & A'[G'] \\ \uparrow & & \uparrow f'_0 \\ A & \xrightarrow{f} & A' \end{array}$$

(Вертикальные отображения — канонические.)

Доказательство. Это прямое следствие предложения 1: положим  $C = A' [G']$ , рассмотрим гомоморфизмы

$$\varphi'_0 \circ \varphi \quad \text{и} \quad f'_0 \circ f$$

и применим к ним предложение 1.

## § 2. Определение многочленов

Пусть  $S$  — некоторое множество и  $\mathbf{N}$  — аддитивный моноид целых чисел  $\geq 0$  (т. е. моноид натуральных чисел). Обозначим через

$$\mathbf{N}\langle S \rangle$$

множество функций  $S \rightarrow \mathbf{N}$ , которые равны 0 для почти всех элементов из  $S$ . (Это по существу та же самая конструкция, которую мы применяли для получения свободных абелевых групп; в настоящем случае мы получаем свободный абелев моноид. Однако мы будем записывать его мультипликативно.) Пусть  $x \in S$  и  $i \in \mathbf{N}$ ; мы обозначаем через  $x^i$  функцию, которая принимает значение  $i$  в  $x$  и 0 в  $y \neq x$ . Если  $\varphi, \psi$  — две функции из  $\mathbf{N}\langle S \rangle$ , то их произведение  $\varphi\psi$  определяется формулой

$$(\varphi\psi)(x) = \varphi(x) + \psi(x).$$

Тогда  $\mathbf{N}\langle S \rangle$  будет мультипликативным моноидом, единичным элементом которого служит нулевая функция. Всякий элемент  $\varphi \in \mathbf{N}\langle S \rangle$  имеет единственное представление в виде произведения

$$\prod_{x \in S} x^{v(x)},$$

где  $v: S \rightarrow \mathbf{N}$  — отображение, для которого  $v(x) = 0$  при почти всех  $x$ . Такое произведение будет называться *примитивным одночленом* и будет иногда обозначаться символом  $M_{(v)}(S)$  или просто  $M_{(v)}$ .

Имеем вложение  $j_S: S \rightarrow \mathbf{N}\langle S \rangle$  (задаваемое правилом  $x \mapsto x^1$ ), образ которого порождает  $\mathbf{N}\langle S \rangle$  как моноид. Отметим, что если  $n$  — целое число  $\geq 0$ , то элемент

$$(x^1)^n = x^1 x^1 \dots x^1$$

равен  $x^n$ , т. е. наше обозначение согласуется с обозначением, используемым для произведения функций.

Заметим, что если

$$\prod_{x \in S} x^{v(x)} \quad \text{и} \quad \prod_{x \in S} x^{\mu(x)}$$

— примитивные одночлены, то их произведение равно

$$\prod_{x \in S} x^{v(x) + \mu(x)}.$$