

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 (φ, f, B) , где $f: A \rightarrow B$ есть A -алгебра и $\varphi: G \rightarrow B$ — гомоморфизм мультипликативных моноидов. Если (φ', f', B') — другой объект в \mathcal{C} , то морфизм из (φ, f, B) в (φ', 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 δ , 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 α 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 φ .

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 φ , 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 φ , 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 φ_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 φ_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 ≥ 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 φ, ψ — 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 ≥ 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

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