

**Н. Бурбаки**

# **Алгебра**

## **Часть 4. Гомологическая алгебра**

**Москва  
«Книга по Требованию»**

УДК 51  
ББК 22.1  
Б91

Б91      **Бурбаки Н.**  
Алгебра: Часть 4. Гомологическая алгебра / Н. Бурбаки – М.: Книга по Требованию, 2012. – 180 с.

**ISBN 978-5-458-31379-7**

Содержит современное, и в то же время достаточно элементарное, детальное изложение основных разделов гомологической алгебры, находящихся фундаментальные приложения как в самой алгебре, так и в, других разделах математики, прежде всего, в алгебраической геометрии и топологии. Обширный дополнительный материал, содержащийся в многочисленных упражнениях, позволяет овладеть еще рядом важных разделов гомологической алгебры, которые либо не вошли в основной текст, либо в нем только кратко упомянуты. В целом книга дает почти исчерпывающее представление о многообразии идей и методов гомологической алгебры. Для математиков различных специальностей, применяющих в своих исследованиях методы гомологической алгебры.

**ISBN 978-5-458-31379-7**

© Издание на русском языке, оформление  
«YOYO Media», 2012

© Издание на русском языке, оцифровка,  
«Книга по Требованию», 2012

Эта книга является репринтом оригинала, который мы создали специально для Вас, используя запатентованные технологии производства репринтных книг и печати по требованию.

Сначала мы отсканировали каждую страницу оригинала этой редкой книги на профессиональном оборудовании. Затем с помощью специально разработанных программ мы произвели очистку изображения от пятен, клякс, перегибов и попытались отбелить и выровнять каждую страницу книги. К сожалению, некоторые страницы нельзя вернуть в изначальное состояние, и если их было трудно читать в оригинале, то даже при цифровой реставрации их невозможно улучшить.

Разумеется, автоматизированная программная обработка репринтных книг – не самое лучшее решение для восстановления текста в его первозданном виде, однако, наша цель – вернуть читателю точную копию книги, которой может быть несколько веков.

Поэтому мы предупреждаем о возможных погрешностях восстановленного репринтного издания. В издании могут отсутствовать одна или несколько страниц текста, могут встретиться невыводимые пятна и кляксы, надписи на полях или подчеркивания в тексте, нечитаемые фрагменты текста или загибы страниц. Покупать или не покупать подобные издания – решать Вам, мы же делаем все возможное, чтобы редкие и ценные книги, еще недавно утраченные и несправедливо забытые, вновь стали доступными для всех читателей.



## ГЛАВА X

### ГОМОЛОГИЧЕСКАЯ АЛГЕБРА

#### § 1. ДОПОЛНИТЕЛЬНЫЕ СВЕДЕНИЯ ИЗ ЛИНЕЙНОЙ АЛГЕБРЫ

В этом параграфе через  $A$  обозначается кольцо. Если явно не оговорено противное, все рассматриваемые модули и идеалы считаются левыми.

Все определения и результаты применимы также и к правым модулям, если их рассматривать как левые модули над противоположным кольцом.

Если  $M$  —  $A$ -модуль и если  $a \in A$ , то через  $a_M$  обозначается гомотетия  $x \mapsto ax$  на  $M$ . Следовательно,  $1_M = \text{Id}_M$  (тождественное отображение множества  $M$ ); когда это не может привести к путанице, вместо  $1_M$  пишется просто 1.

Наконец, через 0 обозначается  $A$ -модуль, состоящий только из своего нейтрального элемента, выбранный раз и навсегда (ср. II, п. 8).

#### 1. Коммутативные диаграммы

Пусть, например,  $B, C, D, E, F$  — пять множеств, и пусть  $f$  — отображение  $E$  в  $F$ ,  $g$  — отображение  $B$  в  $C$ ,  $h$  — отображение  $D$  в  $E$ ,  $u$  — отображение  $B$  в  $D$  и  $v$  — отображение  $C$  в  $E$ . Для простого описания ситуации такого рода часто используются диаграммы; так, рассматриваемая ситуация описывается следующей диаграммой (Е, II, п. 8; Теория множеств, II, с. 91):

$$\begin{array}{ccc} B & \xrightarrow{g} & C \\ u \downarrow & & \downarrow v \\ D & \xrightarrow{h} & E \xrightarrow{f} F. \end{array} \quad (1)$$

В такой диаграмме группа знаков  $E \xrightarrow{f} F$  схематически обозначает, что  $f$  есть отображение  $E$  в  $F$ . Когда ясно, о каком отображении идет речь, буква  $f$  опускается и пишется просто  $E \rightarrow F$ .

Когда  $B, C, D, E, F$  — группы (соответственно  $A$ -модули) и  $f, g, h, u, v$  — гомоморфизмы групп (соответственно  $A$ -модулей), для краткости говорят, что диаграмма (1) — это *диаграмма групп* (соответственно  *$A$ -модулей*).

В принципе диаграмма не является математическим объектом, а только *рисунком*, предназначенным для облегчения чтения. На практике диаграммы часто используют как *краткие обозначения*, позволяющие избежать подробного наименования рассматриваемых множеств и отображений; так, говорят: "рассмотрим диаграмму (1)" вместо того, чтобы сказать: "пусть  $B, C, D, E, F$  — пять множеств. . . и  $v$  — отображение  $C$  в  $E$ "; см., например, формулировку предложения 1 в п. 2.

Рассмотрим, например, следующую диаграмму:

$$\begin{array}{ccccccc} B & \xrightarrow{f} & C & \xrightarrow{g} & D & \xrightarrow{h} & E \\ b \downarrow & & c \downarrow & & d \downarrow & & e \downarrow \\ B' & \xrightarrow{f'} & C' & \xrightarrow{g'} & D' & \xrightarrow{h'} & E' \end{array} \quad (2)$$

Всякому пути, составленному из некоторого числа отрезков диаграммы, проходимо-му в направлении, указанном стрелками, ставится в соответствие отображение множества, изображаемого началом первого отрезка, в множество, изображаемое концом последнего отрезка, представляющее собой композицию отображений, изображаемых различными проходимыми отрезками. Принимается соглашение, что для всякой

вершины диаграммы, например, С, имеется путь, сводящийся к С, и ему ставится в соответствие тождественное отображение  $1_C$ .

В диаграмме (2), например, имеются три пути, выходящие из В и оканчивающиеся в  $D'$ ; соответствующие отображения — это  $d \circ g \circ f$ ,  $g' \circ c \circ f$  и  $g' \circ f' \circ b$ . Говорят, что диаграмма коммутативна, если для всякой пары путей этой диаграммы, имеющих одинаковые начало и конец, два соответствующих отображения равны; в частности, если у некоторого пути его конец совпадает с его началом, соответствующее отображение должно быть тождественным.

Для того чтобы диаграмма (2) была коммутативной, необходимо и достаточно, чтобы выполнялись соотношения

$$f' \circ b = c \circ f, \quad g' \circ c = d \circ g, \quad h' \circ d = e \circ h; \quad (3)$$

иначе говоря, необходимо и достаточно, чтобы три квадратных диаграммы, выделенных из диаграммы (2), были коммутативны. Действительно, из соотношений (3) вытекает, что  $d \circ g \circ f = g' \circ c \circ f$ , так как  $d \circ g = g' \circ c$ , и что  $g' \circ c \circ f = g' \circ f' \circ b$ , так как  $c \circ f = f' \circ b$ ; следовательно, три пути, выходящих из В и оканчивающихся в  $D'$ , дают одно и то же отображение. Так же проверяется, что четыре пути, выходящих из В и заканчивающихся в  $E'$  (соответственно три пути, выходящих из С и заканчивающихся в  $E'$ ), дают одно и то же отображение. Соотношения (3) означают, что два пути, выходящих из В (соответственно С, D) и оканчивающихся в  $C'$  (соответственно  $D'$ ,  $E'$ ) дают одно и то же отображение. Все другие пары вершин диаграммы (2) могут быть соединены самое большее одним путем, и диаграмма (2), следовательно, коммутативна.

В дальнейшем мы будем предоставлять читателю формулировку и проверку аналогичных результатов для других типов диаграмм.

## 2. Змеевидная диаграмма

**Предложение 1.** Рассмотрим коммутативную диаграмму А-модулей

$$\begin{array}{ccccc} M & \xrightarrow{u} & N & \xrightarrow{v} & P \\ f \downarrow & & g \downarrow & & h \downarrow \\ M' & \xrightarrow{u'} & N' & \xrightarrow{v'} & P' \end{array} \quad (4)$$

Предположим, что обе строки диаграммы (4) точные. Тогда:

(i) Если отображение  $h$  инъективно, то

$$\text{Im}(g) \cap \text{Im}(u') = \text{Im}(u' \circ f) = \text{Im}(g \circ u). \quad (5)$$

(ii) Если отображение  $f$  сюръективно, то

$$\text{Ker}(g) + \text{Im}(u) = \text{Ker}(v' \circ g) = \text{Ker}(h \circ v). \quad (6)$$

Докажем (i). Ясно, что

$$\text{Im}(u' \circ f) = \text{Im}(g \circ u) \subset \text{Im}(g) \cap \text{Im}(u').$$

Обратно, пусть  $y' \in \text{Im}(g) \cap \text{Im}(u')$ . Имеется элемент  $y \in N$ , для которого  $y' = g(y)$ . Так как  $v' \circ u' = 0$ , то  $0 = v'(y') = v'(g(y)) = h(v(y))$ , откуда  $v(y) = 0$ , так как  $h$  инъективно. Так как  $(u, v)$  — точная последовательность, то имеется элемент  $x \in M$ , для которого  $y = u(x)$ , откуда  $y' = g(u(x))$ .

Докажем (ii). Так как  $v \circ u = 0$  и  $v' \circ u' = 0$ , то ясно, что

$$\text{Ker}(g) + \text{Im}(u) \subset \text{Ker}(v' \circ g) = \text{Ker}(h \circ v).$$

Обратно, пусть  $y \in \text{Ker}(v' \circ g)$ . Тогда  $g(y) \in \text{Ker}(v')$ , и имеется элемент  $x' \in M'$ , для которого  $u'(x') = g(y)$ , так как последовательность  $(u', v')$  точная. Так как  $f$  сюръективно, то имеется элемент  $x \in M$ , для которого  $f(x) = x'$ , откуда  $g(y) = u'(f(x)) = g(u(x))$ ; отсюда заключаем, что  $y - u(x) \in \text{Ker}(g)$ , чем доказательство заканчивается.

**Л е м м а 1.** Рассмотрим коммутативную диаграмму А-модулей:

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{u} & N \\ f \downarrow & & g \downarrow \\ M' & \xrightarrow{u'} & N' \end{array} \quad (7)$$

Существуют и притом единственные гомоморфизмы  $u_1: \text{Ker}(f) \rightarrow \text{Ker}(g)$  и  $u_2 = \text{Coker}(f) \rightarrow \text{Coker}(g)$ , для которых диаграммы

$$\begin{array}{ccc} \text{Ker}(f) & \xrightarrow{u_1} & \text{Ker}(g) \\ i \downarrow & & j \downarrow \\ M & \xrightarrow{u} & N \end{array} \quad (8)$$

и

$$\begin{array}{ccc} M' & \xrightarrow{u'} & N' \\ p \downarrow & & q \downarrow \\ \text{Coker}(f) & \xrightarrow{u_2} & \text{Coker}(g) \end{array} \quad (9)$$

коммутативны, где  $i$  и  $j$  обозначают канонические вложения,  $p$  и  $q$  — канонические сюръекции.

Действительно, если  $x \in \text{Ker}(f)$ , то  $f(x) = 0$  и  $g(u(x)) = u'(f(x)) = 0$ , следовательно,  $u(x) \in \text{Ker}(g)$ , что немедленно дает существование и единственность гомоморфизма  $u_1$ . Точно так же, имеем:

$$u'(f(M)) = g(u(M)) \subset g(N),$$

следовательно, при переходе к фактормодулям  $u'$  дает гомоморфизм

$$u_2: \text{Coker}(f) \rightarrow \text{Coker}(g),$$

единственный, для которого диаграмма (9) коммутативна.

Будем теперь исходить из коммутативной диаграммы А-модулей (4); ввиду леммы 1 ей соответствует коммутативная диаграмма

$$\begin{array}{ccccc} \text{Ker}(f) & \xrightarrow{u_1} & \text{Ker}(g) & \xrightarrow{v_1} & \text{Ker}(h) \\ i \downarrow & & j \downarrow & & k \downarrow \\ M & \xrightarrow{u} & N & \xrightarrow{v} & P \\ r \downarrow & & g \downarrow & & h \downarrow \\ M' & \xrightarrow{u'} & N' & \xrightarrow{v'} & P' \\ p \downarrow & & q \downarrow & & r \downarrow \\ \text{Coker}(f) & \xrightarrow{u_2} & \text{Coker}(g) & \xrightarrow{v_2} & \text{Coker}(h), \end{array} \quad (10)$$

где  $i, j, k$  — канонические вложения,  $p, q, r$  — канонические сюръекции,  $u_1, u_2$  (соответственно  $v_1, v_2$ ) — гомоморфизмы, полученные из  $u, u'$  (соответственно  $v, v'$ ) с помощью леммы 1.

**Предложение 2.** Предположим, что в коммутативной диаграмме (4) строки  $(u, v)$  и  $(u', v')$  точные. Тогда:

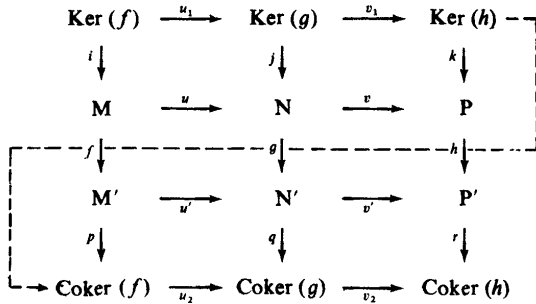
(i)  $v_1 \circ u_1 = 0$ ; если  $u'$  инъективно, то последовательность  $(u_1, v_1)$  точная.

(ii)  $v_2 \circ u_2 = 0$ ; если  $v$  сюръективно, то последовательность  $(u_2, v_2)$  точная.

(iii) Предположим, что  $u'$  инъективно и  $v$  сюръективно. Тогда существует и притом единственный гомоморфизм  $d: \text{Ker}(h) \rightarrow \text{Coker}(f)$ , обладающий следующим свойством: если элементы  $z \in \text{Ker}(h)$ ,  $y \in N$  и  $x' \in M'$  удовлетворяют соотношениям  $v(y) = k(z)$  и  $u'(x') = g(y)$ , то  $d(z) = p(x')$ . Кроме того, последовательность

$$\text{Ker}(f) \xrightarrow{u_1} \text{Ker}(g) \xrightarrow{v_1} \text{Ker}(h) \xrightarrow{d} \text{Coker}(f) \xrightarrow{u_2} \text{Coker}(g) \xrightarrow{v_2} \text{Coker}(h) \quad (*)$$

точная.  $\square$



Докажем (i). Так как  $u_1$  и  $v_1$  получены из ограничений отображений  $u$  и  $v$  на  $\text{Ker}(f)$  и  $\text{Ker}(g)$  соответственно, то  $v_1 \circ u_1 = 0$ . Имеем:

$$\text{Ker}(v_1) = \text{Ker}(g) \cap \text{Ker}(v) = \text{Ker}(g) \cap \text{Im}(u) = \text{Im}(j) \cap \text{Im}(u).$$

Но, согласно предложению 1 (i), имеем  $\text{Ker}(v_1) = \text{Im}(j \circ u_1) = \text{Im}(u_1)$ , если  $u'$  инъективно.

Докажем (ii). Так как  $u_2$  и  $v_2$  получаются из  $u$  и  $v$  путем перехода к фактормодулям, ясно, что  $v_2 \circ u_2 = 0$ . Предположим, что  $v$  сюръективно; так как  $p$  и  $q$  сюръективны, то, ввиду предложения 1 (ii), имеем:

$$\begin{aligned} \text{Ker}(v_2) &= q(\text{Ker}(v_2 \circ q)) = q(\text{Ker}(v') + \text{Im}(g)) = \\ &= q(\text{Ker}(v')) = q(\text{Im}(u')) = \text{Im}(q \circ u') = \text{Im}(u_2 \circ p) = \text{Im}(u_2). \end{aligned}$$

Докажем, наконец, (iii). Если  $z \in \text{Ker}(h)$ , то имеется элемент  $y \in N$ , для которого  $v(y) = k(z)$ , поскольку  $v$  сюръективно; кроме того,  $v'(g(y)) = h(k(z)) = 0$ , и, следовательно, имеется единственный элемент  $x' \in M'$ , для которого  $u'(x') = g(y)$ , поскольку  $u'$  инъективно. Покажем, что элемент  $p(x') \in \text{Coker}(f)$  не зависит от элемента  $y \in N$ , для которого  $v(y) = k(z)$ . Действительно, если  $y_1 \in N$  — второй такой элемент, что  $v(y_1) = k(z)$ , то  $y_1 = y + u(x)$ , где  $x \in M$ ; покажем, что если  $x'_1 \in M'$  и  $u'(x'_1) = g(y_1)$ , то  $x'_1 = x' + f(x)$ ; действительно,  $u'(x' + f(x)) = u'(x') + u'(f(x)) = g(y) + g(u(x)) = g(y + u(x)) = g(y_1)$ . Наконец, отсюда заключаем, что  $p(x'_1) = p(x') + p(f(x)) = p(x')$ . Следовательно, можно положить  $d(z) = p(x')$ , и этим определено отображение  $d: \text{Ker}(h) \rightarrow \text{Coker}(f)$ .

Если теперь  $z_1, z_2$  — элементы из  $\text{Ker}(h)$ ,  $\lambda_1, \lambda_2 \in A$  и  $z = \lambda_1 z_1 + \lambda_2 z_2$ , то находим элементы  $y_1$  и  $y_2$  из  $N$ , для которых  $v(y_1) = k(z_1)$  и  $v(y_2) = k(z_2)$ , и выбираем в качестве  $y \in N$  элемент  $\lambda_1 y_1 + \lambda_2 y_2$ ; тогда непосредственно видно, что

$$d(z) = \lambda_1 d(z_1) + \lambda_2 d(z_2),$$

следовательно,  $d$  — гомоморфизм.

Предположим, что  $z = v_1(t)$  для некоторого  $t \in \text{Ker}(g)$ ; тогда выбираем в качестве  $y \in N$  элемент  $j(t)$ . Так как  $g(j(t)) = 0$ , то отсюда заключаем, что  $d(z) = 0$ , следовательно,  $d \circ v_1 = 0$ . Обратно, предположим, что  $d(z) = 0$ . В предыдущих обозначениях имеем, следовательно, что  $x' = f(x)$ , где  $x \in M$ . В этом случае  $g(y) = u'(f(x)) = g(u(x))$ , откуда  $g(y - u(x)) = 0$ . Элемент  $y - u(x)$  имеет, следовательно, вид  $j(n)$  для  $n \in \text{Ker}(g)$ , и получаем:

$$k(z) = v(y) = v(u(x) + j(n)) = v(j(n)) = k(v_1(n));$$

так как  $k$  инъективен, то  $z = v_1(n)$ , и это доказывает, что последовательность (\*) точная в члене  $\text{Ker}(h)$ .

Наконец, имеем (все в тех же обозначениях):

$$u_2(d(z)) = u_2(p(x')) = q(u'(x')) = q(g(y)) = 0,$$

следовательно,  $u_2 \circ d = 0$ .

Обратно, предположим, что элемент  $w = p(x')$  из  $\text{Coker}(f)$  таков, что

$$u_2(w) = u_2(p(x')) = 0 \quad (\text{где } x' \in M').$$



Таким образом,  $q(u'(x')) = 0$  и, следовательно,  $u'(x') = g(y)$  для некоторого  $y \in N$ ; так как  $v'(u'(x')) = 0$ , то  $v'(g(y)) = 0$ , следовательно,  $h(v(y)) = 0$ , иначе говоря,  $v(y) = k(z)$  для некоторого  $z \in \text{Ker}(h)$ , и, по определению,  $w = d(z)$ ; это доказывает, что последовательность (\*) точная в члене  $\text{Coker}(f)$ . Мы видели в (i), что она точная в члене  $\text{Ker}(g)$ , и в (ii), что она точная в члене  $\text{Coker}(g)$ ; это завершает доказательство утверждения (iii).

**С л е д с т в и е 1.** *Предположим, что диаграмма (4) коммутативна и ее строки точные. Тогда:*

(i) *Если  $u', f$  и  $h$  инъективны, то  $g$  инъективен.*

(ii) *Если  $v, f$  и  $h$  сюръективны, то  $g$  сюръективен.*

Утверждение (i) представляет собой следствие утверждения (i) из предложения 2: действительно  $\text{Ker}(f) = 0$  и  $\text{Ker}(h) = 0$ , следовательно,  $\text{Ker}(g) = 0$ .

Утверждение (ii) представляет собой следствие утверждения (ii) из предложения 2: действительно,  $\text{Coker}(f) = 0$  и  $\text{Coker}(h) = 0$ , следовательно,  $\text{Coker}(g) = 0$ .

**С л е д с т в и е 2.** *Предположим, что диаграмма (4) коммутативна и ее строки точные. При этих условиях:*

(i) *Если  $g$  инъективен и если  $f$  и  $v$  сюръективны, то  $h$  инъективен.*

(ii) *Если  $g$  сюръективен и если  $h$  и  $u'$  инъективны, то  $f$  сюръективен.*

Для доказательства утверждения (i) рассмотрим диаграмму

$$\begin{array}{ccccc} u(M) & \xrightarrow{w} & N & \xrightarrow{v} & P \\ f' \downarrow & & g \downarrow & & h \downarrow \\ u'(M') & \xrightarrow{w'} & N' & \xrightarrow{v'} & P', \end{array}$$

где  $f'$  — отображение, полученное ограничением отображения  $g$  на  $u(M)$ ,  $w$  и  $w'$  — канонические вложения; ясно, что эта диаграмма коммутативна и что ее строки точные. Кроме того,  $w'$  инъективно и, по предположению,  $v$  сюръективно; имеем, следовательно, согласно предложению 2 (iii) точную последовательность.

$$\text{Ker}(g) \rightarrow \text{Ker}(h) \xrightarrow{d} \text{Coker}(f');$$

поскольку  $g$  инъективен, а  $f'$  сюръективен, получаем, следовательно, что  $\text{Ker}(h) = 0$ .

Для доказательства утверждения (ii) рассмотрим диаграмму

$$\begin{array}{ccccc} M & \xrightarrow{u} & N & \xrightarrow{v} & v(N) \\ f \downarrow & & g \downarrow & & h' \downarrow \\ M' & \xrightarrow{u'} & N' & \xrightarrow{v'} & v'(N'), \end{array}$$

где на этот раз  $h'$  — отображение, полученное ограничением отображения  $h$  на  $v(N)$ , а отображения  $w$  и  $w'$  получены соответственно из отображений  $v$  и  $v'$ ; эта диаграмма коммутативна, и ее строки точные. Кроме того,  $w$  сюръективно и, по предположению,  $u'$  инъективно, следовательно, согласно предложению 2 (iii), имеем точную последовательность

$$\text{Ker}(h') \xrightarrow{d} \text{Coker}(f) \rightarrow \text{Coker}(g);$$

поскольку  $g$  сюръективен и  $h'$  инъективен, получаем, следовательно, что  $\text{Coker}(f) = 0$ .

**С л е д с т в и е 3** (лемма о пяти гомоморфизмах). *Рассмотрим коммутативную диаграмму A-модулей*

$$\begin{array}{ccccccccc} M_1 & \xrightarrow{u_1} & M_2 & \xrightarrow{u_2} & M_3 & \xrightarrow{u_3} & M_4 & \xrightarrow{u_4} & M_5 \\ f_1 \downarrow & & f_2 \downarrow & & f_3 \downarrow & & f_4 \downarrow & & f_5 \downarrow \\ M'_1 & \xrightarrow{u'_1} & M'_2 & \xrightarrow{u'_2} & M'_3 & \xrightarrow{u'_3} & M'_4 & \xrightarrow{u'_4} & M'_5, \end{array}$$

в которой строки точные.

(i) *Если гомоморфизмы  $f_2$  и  $f_4$  инъективны и  $f_1$  сюръективен, то  $f_3$  инъективен.*

(ii) *Если гомоморфизмы  $f_2$  и  $f_4$  сюръективны и  $f_5$  инъективен, то  $f_3$  сюръективен.*

В частности, если  $f_1, f_2, f_4$  и  $f_5$  — изоморфизмы, то тем же свойством обладает и  $f_3$ .

Для доказательства утверждения (i) положим  $\tilde{M}_2 = \text{Coker}(u_1)$ ,  $\tilde{M}'_2 = \text{Coker}(u'_1)$  и обозначим через  $\tilde{f}_2: \tilde{M}_2 \rightarrow \tilde{M}'_2$  отображение, полученное из  $f_2$ . Из следствия 2 (i) вытекает, что  $\tilde{f}_2$  инъективно. Применяя следствие 1 (i) к диаграмме

$$\begin{array}{ccccc} \tilde{M}_2 & \xrightarrow{\tilde{u}_2} & M_3 & \xrightarrow{u_3} & M_4 \\ \tilde{f}_2 \downarrow & & f_3 \downarrow & & f_4 \downarrow \\ \tilde{M}'_2 & \xrightarrow{\tilde{u}'_2} & M'_3 & \xrightarrow{u'_3} & M'_4, \end{array}$$

где отображения  $\tilde{u}_2$  и  $\tilde{u}'_2$  получены из  $u_2$  и  $u'_2$ , видим, что  $f_3$  инъективно.

Для доказательства утверждения (ii) положим  $\tilde{M}_4 = \text{Ker}(u_4)$ ,  $\tilde{M}'_4 = \text{Ker}(u'_4)$  и обозначим через  $\tilde{f}_4: \tilde{M}_4 \rightarrow \tilde{M}'_4$  отображение, индуцированное  $f_4$ . Из следствия 2 (ii) вытекает, что  $\tilde{f}_4$  сюръективно. Применяя следствие 1 (ii) к диаграмме

$$\begin{array}{ccccc} M_2 & \xrightarrow{u_2} & M_3 & \xrightarrow{u_3} & \tilde{M}_4 \\ f_2 \downarrow & & f_3 \downarrow & & \tilde{f}_4 \downarrow \\ M'_2 & \xrightarrow{u'_2} & M'_3 & \xrightarrow{u'_3} & \tilde{M}'_4, \end{array}$$

где  $\tilde{u}_3$  и  $\tilde{u}'_3$  получены из  $u_3$  и  $u'_3$ , видим, что  $f_3$  сюръективно.

### 3. Плоские модули

**О п р е д е л е н и е 1.** Говорят, что  $A$ -модуль  $E$  *плоский*, если для всякой точной последовательности правых  $A$ -модулей и гомоморфизмов

$$M' \xrightarrow{u} M \xrightarrow{v} M'' \quad (11)$$

последовательность  $\mathbf{Z}$ -линейных отображений

$$M' \otimes_A E \xrightarrow{u \otimes 1} M \otimes_A E \xrightarrow{v \otimes 1} M'' \otimes_A E \quad (12)$$

*точная.*

**П р е д л о ж е н и е 3.** Для того чтобы  $A$ -модуль  $E$  был плоским, необходимо и достаточно, чтобы для всякого инъективного гомоморфизма  $u: M' \rightarrow M$  правых  $A$ -модулей отображение  $u \otimes 1: M' \otimes_A E \rightarrow M \otimes_A E$  было инъективным.

Если модуль  $E$  плоский и отображение  $u: M' \rightarrow M$  инъективно, то последовательность  $0 \rightarrow M' \xrightarrow{u} M$  точная, следовательно, последовательность  $0 \rightarrow M' \otimes_A E \xrightarrow{u \otimes 1} M \otimes_A E$  также точная, и отображение  $u \otimes 1$  инъективно. Обратно, рассмотрим точную последовательность (11); положим:  $M'_1 = v(M)$ , и пусть  $i: M'_1 \rightarrow M''$  — каноническое вложение и  $p: M \rightarrow M'_1$  — отображение  $m \mapsto v(m)$ . Последовательность  $M' \xrightarrow{u} M \xrightarrow{p} M'_1 \rightarrow 0$  точная; согласно II, р. 58, грот. 5, последовательность  $M' \otimes_A E \xrightarrow{u \otimes 1} M \otimes_A E \xrightarrow{p \otimes 1} M'_1 \otimes_A E$  точная. Кроме того,  $v = i \circ p$ , следовательно,  $v \otimes 1 = (i \otimes 1) \circ (p \otimes 1)$ ; если  $E$  удовлетворяет условию из формулировки предложения, то отображение  $i \otimes 1$  инъективно, следовательно,

$$\text{Ker}(v \otimes 1) = \text{Ker}(p \otimes 1) = \text{Im}(u \otimes 1),$$

и последовательность (12) точная.

**П р е д л о ж е н и е 4.** (i) Если  $(E_i)_{i \in I}$  — семейство  $A$ -модулей,  $E = \bigoplus_{i \in I} E_i$  — их прямая сумма. Для того чтобы  $A$ -модуль  $E$  был плоским, необходимо и достаточно чтобы каждый из модулей  $E_i$  обладал этим свойством.

(ii) Пусть  $I$  — направленное по возрастанию предупорядоченное множество,  $(E_\alpha, f_{\beta\alpha})$  — индуктивная система  $A$ -модулей относительно  $I$ ,  $E = \varinjlim E_\alpha$  — ее индуктивный предел.

Если каждый из  $A$ -модулей  $E_\alpha$  плоский, то  $E$  — плоский модуль.

Пусть  $M' \rightarrow M \rightarrow M''$  — точная последовательность правых  $A$ -модулей.

(i) Для того чтобы последовательность  $\otimes_{i \in I} (M' \otimes_A E_i) \rightarrow \otimes_{i \in I} (M \otimes_A E_i) \rightarrow \otimes_{i \in I} (M'' \otimes_A E_i)$  была точной, необходимо и достаточно, чтобы каждая из последовательностей  $M' \otimes_A E_i \rightarrow M \otimes_A E_i \rightarrow M'' \otimes_A E_i$  была точной (II, р. 13, прор. 7); это доказывает утверждение (i), поскольку  $\otimes (M \otimes_A E_i)$  канонически отождествляется с  $M \otimes_A E$  (II, р. 61, прор. 7).

(ii) По предположению, каждая из последовательностей  $M' \otimes_A E_i \rightarrow M \otimes_A E_i \rightarrow M'' \otimes_A E_i$  точная, следовательно, такова же и последовательность  $M' \otimes_A E \rightarrow M \otimes_A E \rightarrow M'' \otimes_A E$ , поскольку переход к индуктивному пределу коммутирует с тензорным произведением (II, р. 93, прор. 7) и сохраняет точность (II, р. 91, прор. 3).

**Примеры.** 1. Ясно, что  $A_\infty$  является плоским  $A$ -модулем; из предложения 4 (i) следует, что всякий свободный  $A$ -модуль и, более общо, всякий проективный  $A$ -модуль является плоским (см. также II, р. 63, сог. 6).

\* Обратно, всякий конечно представимый плоский  $A$ -модуль проективен (п. 5).

2. Согласно предложению 4 (ii), всякий  $A$ -модуль, представляющий собой индуктивный предел направленной индуктивной системы свободных  $A$ -модулей, является плоским. Мы докажем обратное в п. 6.

3. Если кольцо  $A$  полупросто, то всякий  $A$ -модуль проективен (VIII, § 5, п° 1, прор. 1), следовательно, плоский.

4. \* Если  $A$  — артиново локальное кольцо (не обязательно коммутативное), то  $A$ -модуль является плоским если и только если он свободен (AC, II, § 3, п° 2, сог. 2 de la prop. 5; Коммутативная алгебра, II, с. 119, следствие 2 предложения 5).

5. Если  $A$  — целостное кольцо, то его поле частных  $K$  является плоским  $A$ -модулем (II, р. 118, прор. 27).

6. \* В AC, II и III (Коммутативная алгебра, II и III), мы изучим два важных примера плоских  $A$ -модулей, когда  $A$  — коммутативное кольцо: кольца частных  $S^{-1}A$  и, когда  $A$  — нётерово, отдельное пополнение кольца  $A$  относительно  $J$ -адической топологии.

7. Пусть элемент  $a \in A$  таков, что отображение  $a_A: x \mapsto ax$  кольца  $A$  в себя инъективно (" $a$  не является левым делителем 0"). Если  $E$  — плоский  $A$ -модуль, то гомометия  $a_E$  инъективна, поскольку отождествляется с отображением  $a_A \otimes 1: A_A \otimes_A E \rightarrow A_A \otimes_A E$ . В частности, если  $A$  — целостное кольцо, то всякий плоский  $A$ -модуль не имеет кручения. Обратно, если  $A$  — кольцо главных идеалов, то всякий  $A$ -модуль без кручения плоский: действительно, если  $A$ -модуль  $E$  не имеет кручения, то всякий подмодуль конечного типа в  $E$  свободен (VII, § 4, п° 4, сог. 2 au th. 4; Алгебра, VII, с. 54, следствие 2 теоремы 2), и  $E$  представляет собой возрастающее направленное объединение плоских подмодулей, следовательно, является плоским (предложение 4 (ii)).

8. Пусть  $B$  — кольцо и  $\rho: A \rightarrow B$  — гомоморфизм. Если  $E$  — плоский  $A$ -модуль, то  $B$ -модуль  $E_{(B)} = B \otimes_A E$  плоский. Пусть, действительно,  $u: N' \rightarrow N$  — инъективный гомоморфизм правых  $B$ -модулей; тогда  $u \otimes_B 1_{E_{(B)}}$  канонически отождествляется с гомоморфизмом  $u \otimes_A 1_E: N' \otimes_A E \rightarrow N \otimes_A E$ , который инъективен, если  $E$  плоский.

9. Предположим, что  $A = K[X, Y]$ , где  $K$  — поле. Тогда максимальный идеал  $\mathfrak{p}$ , порожденный  $X$  и  $Y$ , является  $A$ -модулем без кручения, но не плоским. Рассмотрим, действительно, кольцо  $B = A/(Y)$ , которое изоморфно  $K(X)$ , следовательно, целостное.  $B$ -модуль  $\mathfrak{p}_{(B)}$  изоморфен модулю  $\mathfrak{p}/Y\mathfrak{p} = (X, Y)/(XY, Y^2)$ , в котором класс  $Y$  периодический. Следовательно,  $\mathfrak{p}_{(B)}$  не является плоским  $B$ -модулем, поэтому и  $\mathfrak{p}$  не плоский.

10. Предположим, что кольцо  $A$  коммутативное. Пусть  $B$  — алгебра  $A[X_1, \dots, X_n]/(P)$ , где  $P$  — ненулевой многочлен. Для всякого простого идеала  $\mathfrak{p}$  в  $A$  обозначим через  $k(\mathfrak{p})$  поле частных целостного кольца  $A/\mathfrak{p}$ , через  $E(\mathfrak{p})$  — алгебру  $k(\mathfrak{p})[X_1, \dots, X_n]$  и через  $P(\mathfrak{p})$  — образ  $P$  в  $E(\mathfrak{p})$  при каноническом отображении.

Можно доказать, что для того чтобы алгебра  $B$  была плоским  $A$ -модулем, достаточно, чтобы  $P(\mathfrak{p}) \neq 0$  для всякого простого идеала  $\mathfrak{p}$  в  $A$ . Если  $A$  целостное, то это условие и необходимое.

\* На геометрическом языке мы рассматриваем проекцию  $\pi: \text{Spec}(B) \rightarrow \text{Spec}(A)$ . Для всякого  $\mathfrak{p} \in \text{Spec}(A)$  слой  $\pi^{-1}(\mathfrak{p})$  отождествляется с подмножеством  $V_{\mathfrak{p}}$  аф-

финного пространства  $A_k^n(\mathfrak{p}) = \text{Spec}(E(\mathfrak{p}))$ , определяемым многочленом  $P(\mathfrak{p})$ , и множество  $F$  тех простых идеалов  $\mathfrak{p}$ , для которых это подмногообразие совпадает со всем пространством (т.е. для которых  $P(\mathfrak{p}) = 0$ ), представляет собой замкнутое подмножество в  $\text{Spec}(A)$ . Предыдущее условие означает, что это замкнутое подмножество пусто, иначе говоря, что для всякого  $\mathfrak{p}$  подмногообразия  $V_{\mathfrak{p}}$  является гиперповерхностью в  $A_k^n(\mathfrak{p})$ .

11. Пусть  $S$  и  $X$  — два комплексных аналитических пространства и  $f: X \rightarrow S$  — некоторый морфизм. Говорят, что  $f$  *плоский* в точке  $x$  из  $X$ , если кольцо  $\mathcal{O}_{X,x}$ , рассматриваемое как  $\mathcal{O}_{S,f(x)}$ -модуль посредством гомоморфизма  $f^*: \mathcal{O}_{S,f(x)} \rightarrow \mathcal{O}_{X,x}$ , является плоским. Множество точек  $X$ , в которых морфизм  $f$  плоский, открыто в  $X$ , и ограничение  $f$  на это открытое множество является открытым отображением. Если  $X$  и  $S$  — связные аналитические многообразия конечной размерности, то морфизм  $f$  плоский (во всякой точке из  $X$ ) в том и только том случае, если  $f(X)$  — открытое множество в  $S$  и все слои  $f^{-1}(s)$  для  $s \in f(X)$  имеют одну и ту же размерность.

#### 4. Конечно представимые модули

*Представлением* (или *представлением длины 1*)  $A$ -модуля  $E$  называется точная последовательность  $A$ -модулей

$$L_1 \rightarrow L_0 \rightarrow E \rightarrow 0, \quad (13)$$

в которой  $L_0$  и  $L_1$  свободны.

Всякий  $A$ -модуль  $E$  допускает представление. Действительно, известно (II, р. 27, грор. 20), что существует сюръективный гомоморфизм  $u: L_0 \rightarrow E$ , где  $L_0$  — свободный модуль; если  $R$  — ядро  $u$ , то существует также сюръективный гомоморфизм  $v: L_1 \rightarrow R$ , где  $L_1$  — свободный модуль. Если рассматривать  $v$  как гомоморфизм  $L_1$  в  $L_0$ , то последовательность  $L_1 \xrightarrow{v} L_0 \xrightarrow{u} E \rightarrow 0$  является точной по определению, откуда следует наше утверждение.

Если  $\rho: A \rightarrow B$  — гомоморфизм колец, то представление (13) модуля  $E$  дает представление модуля  $E_{(B)} \cong B \otimes_A E$ :

$$B \otimes_A L_1 \rightarrow B \otimes_A L_0 \rightarrow B \otimes_A E \rightarrow 0, \quad (14)$$

ввиду II, р. 58, грор. 5 и того факта, что  $B \otimes_A L$  — свободный  $B$ -модуль, когда  $L$  свободен.

Говорят, что представление (13) модуля  $E$  *конечное*, если свободные модули  $L_0$  и  $L_1$  имеют конечные базисы. Ясно, что если представление (13) конечное, то таково же и представление (14). Говорят, что  $E$  — *конечно представимый  $A$ -модуль*, если он допускает *конечное представление*.

**Предложение 5.** (i) *Всякий модуль, допускающий конечное представление, является модулем конечного типа.*

(ii) *Если кольцо  $A$  нётерово слева, то всякий  $A$ -модуль конечного типа допускает конечное представление.*

(iii) *Всякий проективный модуль конечного типа допускает конечное представление.*

Утверждение (i) тривиально следует из определений. Предположим, что  $A$  нётерово слева и  $E$  — модуль конечного типа. Тогда существует сюръективный гомоморфизм  $u: L_0 \rightarrow E$ , где  $L_0$  — свободный  $A$ -модуль, обладающий конечным базисом; ядро  $R$  гомоморфизма  $u$  имеет конечный тип, следовательно, существует сюръективный гомоморфизм  $v: L_1 \rightarrow R$ , где  $L_1$  — свободный модуль с конечным базисом, и точная последовательность  $L_1 \xrightarrow{v} L_0 \xrightarrow{u} E \rightarrow 0$  служит конечным представлением для  $E$ , что даст утверждение (ii).

Наконец, предположим, что  $E$  — проективный модуль конечного типа; он является тогда прямым слагаемым некоторого свободного модуля конечного типа  $L_0$  (II, р. 40, сог. 1); ядро  $R$  сюръективного гомоморфизма  $L_0 \rightarrow E$  изоморфно тогда некоторому фактормодулю модуля  $L_0$ , следовательно, имеет конечный тип, и доказательство заканчивается как и выше.

**Предложение 6.** Пусть  $A$  – кольцо,  $E$  – конечно представимый  $A$ -модуль. Для всякой точной последовательности

$$0 \rightarrow F \xrightarrow{j} G \xrightarrow{p} E \rightarrow 0,$$

где  $G$  – модуль конечного типа, модуль  $F$  имеет конечный тип.

Пусть  $L_1 \xrightarrow{r} L_0 \xrightarrow{s} E \rightarrow 0$  – некоторое конечное представление; если  $(e_i)$  – базис модуля  $L_0$ , то для всякого  $i$  существует такой элемент  $g_i \in G$ , что  $p(g_i) = s(e_i)$ ; следовательно, гомоморфизм  $u: L_0 \rightarrow G$ , при котором  $u(e_i) = g_i$ , таков, что  $s = p \circ u$ . Так как  $s \circ r = 0$ , то  $u(r(L_1)) \subset \text{Ker } p$ , и так как модуль  $\text{Ker } p$  изоморфен  $F$ , то мы видим, что существует гомоморфизм  $v: L_1 \rightarrow F$ , для которого диаграмма

$$\begin{array}{ccccccc} L_1 & \xrightarrow{r} & L_0 & \xrightarrow{s} & E & \rightarrow & 0 \\ \downarrow v & & \downarrow u & & \downarrow 1_E & & \\ F & \xrightarrow{j} & G & \xrightarrow{p} & E & \rightarrow & 0 \end{array}$$

коммутативна. Так как гомоморфизм  $j$  инъективен, а  $s$  сюръективен, то можно применить предложение 2 (с. 9), т.е. имеется точная последовательность

$$\text{Ker } 1_E \xrightarrow{d} \text{Coker } v \rightarrow \text{Coker } u \rightarrow \text{Coker } 1_E.$$

Она показывает, что модуль  $\text{Coker } v$  изоморфен модулю  $G/u(L_0)$ , который, по предположению, конечного типа. Кроме того, имеем точную последовательность

$$0 \rightarrow v(L_1) \rightarrow F \rightarrow \text{Coker } v \rightarrow 0,$$

и так как  $v(L_1)$  и  $\text{Coker } v$  имеют конечный тип, то из нее заключаем, что тем же свойством обладает и  $F$  (II, п. 17, с. 5).

**Предложение 7.** Пусть  $M$  –  $A$ -модуль. Существует направленное по возрастанию упорядоченное множество  $I$  и индуктивная система относительно  $I$  конечно представимых модулей  $(M_\alpha, \varphi_\alpha)$ , для которой модуль  $M$  изоморфен  $\varinjlim M_\alpha$ . Если  $M$  обладает системой порождающих из  $n$  элементов, то можно предполагать, что тем же свойством обладают и  $M_\alpha$ .

Рассмотрим представление

$$A_s^{(K)} \xrightarrow{u} A_s^{(L)} \xrightarrow{v} M \rightarrow 0;$$

пусть  $I$  – множество таких пар  $\alpha = (K', L')$ , где  $K'$  (соответственно  $L'$ ) – конечное подмножество в  $K$  (соответственно в  $L$ ), что  $u$  индуцирует отображение  $u_\alpha$  подмодуля  $A_s^{K'}$  модуля  $A_s^{(K)}$  в подмодуль  $A_s^{L'}$  модуля  $A_s^{(L)}$ ; для  $\alpha \in I$  пусть  $M_\alpha$  – коядро  $u_\alpha$  и  $v_\alpha: A_s^{L'} \rightarrow M_\alpha$  – каноническое отображение, так что получаем коммутативную диаграмму с точными строками:

$$\begin{array}{ccccccc} A_s^{(K)} & \xrightarrow{u} & A_s^{(L)} & \xrightarrow{v} & M & \rightarrow & 0 \\ \uparrow i_\alpha & & \uparrow j_\alpha & & \uparrow f_\alpha & & \\ A_s^{K'} & \xrightarrow{u_\alpha} & A_s^{L'} & \xrightarrow{v_\alpha} & M_\alpha & \rightarrow & 0, \end{array}$$

где  $i_\alpha$  и  $j_\alpha$  – канонические вложения, а  $f_\alpha$  индуцировано отображением  $j_\alpha$  при переходе к фактормодулям. Упорядочим множество  $I$  посредством отношения:

$$\alpha = (K', L') \leq \beta = (K'', L''), \text{ если } K' \subset K'', L' \subset L'';$$

для  $\alpha \leq \beta$  пусть  $\varphi_{\beta\alpha}: M_\alpha \rightarrow M_\beta$  – гомоморфизм, получаемый при переходе к фактормодулям из вложения  $A_s^{L'}$  в  $A_s^{L''}$ . Тотчас проверяется, что упорядоченное множество  $I$  направлено, что  $(M_\alpha, \varphi_{\beta\alpha})$  – индуктивная система  $A$ -модулей и что  $(\varphi_\alpha)$  – индуктивная система  $A$ -гомоморфизмов. При переходе к индуктивному пределу получаем

коммутативную диаграмму

$$\begin{array}{ccccccc} A_s^{(K)} & \xrightarrow{u} & A_s^{(L)} & \xrightarrow{r} & M & \rightarrow & 0 \\ \uparrow i & & \uparrow j & & \uparrow \varphi & & \\ \varinjlim A_s^{K'} & \rightarrow & \varinjlim A_s^{L'} & \rightarrow & \varinjlim M_s & \rightarrow & 0; \end{array} \quad (15)$$

строки этой диаграммы точные (II, р. 91, прор. 3); так как  $i$  и  $j$  биективны, то и  $\varphi$  биективно, что доказывает предложение.

### 5. Гомоморфизмы конечно представимых модулей

Пусть  $E$  —  $A$ -модуль. Если  $I$  — направленное предупорядоченное множество и  $(G_i, u_{ji})$  — индуктивная система  $A$ -модулей относительно  $I$ , то канонические отображения  $G_i \rightarrow \varinjlim G_i$  индуцируют гомоморфизмы  $\text{Hom}_A(E, G_i) \rightarrow \text{Hom}_A(E, \varinjlim G_i)$ , что дает канонический гомоморфизм

$$\varinjlim_{i \in I} \text{Hom}_A(E, G_i) \rightarrow \text{Hom}_A(E, \varinjlim_{i \in I} G_i). \quad (16)$$

Пусть  $B$  — другое кольцо,  $F$  —  $B$ -модуль,  $G$  —  $(A, B)$ -бимодуль; тогда определен (II, р. 75) канонический гомоморфизм:

$$\text{Hom}_A(E, G) \otimes_B F \rightarrow \text{Hom}_A(E, G \otimes_B F). \quad (17)$$

**Предложение 8.** а) Если  $A$ -модуль  $E$  конечно типа (соответственно конечно представимый), то канонический гомоморфизм (16) инъективен (соответственно биективен).

б) Предположим, что  $B$ -модуль  $F$  плоский; если  $A$ -модуль  $E$  конечно типа (соответственно конечно представимый), то канонический гомоморфизм (17) инъективен (соответственно биективен).

Докажем, например, б) (доказательство утверждения а) аналогично). Считаем  $A, B, F, G$  фиксированными и для всякого  $A$ -модуля  $E$  положим

$$T(E) = \text{Hom}_A(E, G) \otimes_B F, \quad T'(E) = \text{Hom}_A(E, G \otimes_B F)$$

и обозначим через  $\nu_E$  гомоморфизм (17); для всякого гомоморфизма  $A$ -модулей  $v: E \rightarrow E'$  положим  $T(v) = \text{Hom}(v, 1_G) \otimes 1_F$  и  $T'(v) = \text{Hom}(v, 1_G \otimes 1_F)$ . Пусть  $L_1 \xrightarrow{v} L_0 \xrightarrow{w} E \rightarrow 0$  — представление  $E$ ; предполагаем, что свободный модуль  $L_0$  (соответственно свободные модули  $L_0$  и  $L_1$ ) конечно типа. Диаграмма

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \rightarrow & T(E) & \xrightarrow{T(w)} & T(L_0) & \xrightarrow{T(v)} & T(L_1) \\ & & \nu_E \downarrow & & \nu_{L_0} \downarrow & & \nu_{L_1} \downarrow \\ 0 & \rightarrow & T'(E) & \xrightarrow{T'(w)} & T'(L_0) & \xrightarrow{T'(v)} & T'(L_1) \end{array} \quad (18)$$

коммутативна, и ее вторая строка точная (II, р. 36, th. 1); кроме того, последовательность

$$0 \rightarrow \text{Hom}_A(E, G) \rightarrow \text{Hom}_A(L_0, G) \rightarrow \text{Hom}_A(L_1, G)$$

точная (II, р. 36, th. 1), и так как  $F$  плоский, то первая строка в (18) — тоже точная последовательность (с. 12, определение 1). Известно, что гомоморфизм  $\nu_{L_0}$  биективен (соответственно  $\nu_{L_0}$  и  $\nu_{L_1}$  биективны) (II, р. 75, прор. 2). Если предполагать только, что  $\nu_{L_0}$  биективен, то из (18) следует, что гомоморфизм  $\nu_{L_0} \circ T(w) = T'(w) \circ \nu_E$  инъективен и, таким образом,  $\nu_E$  также инъективен. Если предполагать, что  $\nu_{L_0}$  и  $\nu_{L_1}$