

21.03.2017 С/к R-матрица

= 1 =

## Лекция № 10

### Дуальные алгебры Хопфа

Пусть  $A$  — ассоциативная алгебра с единицей. Двойственное пространство  $A^*$  не обладает, вообще говоря, структурой алгебры: нет умножения линейных функционалов.

**Зам.** Понятнее умножение не задается: если  $\xi$  и  $\eta \in A^*$ , то, определив  $(\xi \cdot \eta)(a) = \xi(a)\eta(a) \forall a \in A$ , мы получим коммутативную функцию на  $A$ , то есть так определенное умножение выводит из  $A^*$ .

Однако, имея алгебраическую структуру в  $A$ , в пространстве  $A^*$  легко превратить в ко-алгебру. Мы рассмотрим случай, когда  $A$  — алгебра Хопфа. Тогда  $A^*$  тоже становится алгеброй Хопфа.

Итак, у нас заданы: = 2 =

(i) Линейное пространство  $\mathcal{A}$  и ассоциативная билинейная операция умножения  $m: \mathcal{A} \otimes \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}$ , относительно которой имеется единичный элемент  $e: m(e, a) = m(a, e) = a \quad \forall a \in \mathcal{A}$ .  
Напомним, что это  $\hat{=}$  равносильно существованию гомоморфизма  $\eta: \mathbb{C} \rightarrow \mathcal{A}$  (вложение поля  $\mathbb{C}$  в алгебру  $\mathcal{A}$ ).

(ii) Структура коалгебры  $\Delta: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A} \otimes \mathcal{A}$  — коассоциативный гомоморфизм алгебры;  
 $\varepsilon: \mathcal{A} \rightarrow \mathbb{C}$  — гомоморфизм  $\mathcal{A}$  в поле  $\mathbb{C}$  (ко-единица)

(iii) Антигомоморфизм  $S: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{A}$   
(обращение антипода)

(iv) Линейное пространство  $\mathcal{A}^*$  и невырожденная билинейная форма  $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{A}^* \otimes \mathcal{A} \rightarrow \mathbb{C}$ .



Нам необходимо построить:  
 отображения  $m^*, e^*, \Delta^*, \varepsilon^*$  и  $S^*$  на про-  
 странстве  $\mathcal{A}^*$  с соответствующими  
 свойствами.

Наименее известные буквы  $\xi, \eta, \dots$   
 будут обозначать элементы  $\mathcal{A}^*$ , а  
 наименее буквы  $a, b, c, \dots$  — элементы  $\mathcal{A}$ .

(i\*) Структура ассоциативной  
 алгебры с единицей на  $\mathcal{A}^*$ :

— Умножение  $m^*$ :  $\forall \xi, \eta$  функционал  
 $m(\xi, \eta) \in \mathcal{A}^*$  определяется так:

$$\langle m^*(\xi, \eta), a \rangle := \langle \xi \otimes \eta, \Delta(a) \rangle := \\ = \langle \xi, a_{(1)} \rangle \langle \eta, a_{(2)} \rangle \quad \forall a \in \mathcal{A}.$$

Здесь  $\Delta(a) = a_{(1)} \otimes a_{(2)}$  — коумножение  
 в  $\mathcal{A}$ .

— Единичный функционал  $e^*$ :

$$\langle e^*, a \rangle := \varepsilon(a) \quad \forall a \in \mathcal{A}.$$

(ii\*) Структура ко-алгебры  $\mathcal{A}^*$ :

— Ко-умножение  $\Delta^*$ :  $\Delta^*(\xi) \in \mathcal{A}^* \otimes \mathcal{A}^*$ ,  
где по-определению:

$$\langle \Delta^*(\xi), a \otimes b \rangle := \langle \xi, m(a, b) \rangle.$$

— Ко-единица  $\varepsilon^*$ :

$$\varepsilon^*(\xi) = \langle \xi, e \rangle \quad \forall \xi \in \mathcal{A}^*.$$

(iii) Изоморфизм алгебры  $S: \mathcal{A}^* \rightarrow \mathcal{A}^*$ :

$$\langle S^*(\xi), a \rangle := \langle \xi, S(a) \rangle \quad \forall \xi \text{ и } a.$$

Эти определения проверяются в  
проверке корректности. То есть, необхо-  
димо убедиться в ассоциативности  
 $m^*$ , коассоциативности  $\Delta^*$  и выполне-  
ние всех аксиом, связывающих  $m^*$ ,  
 $\varepsilon^*$ ,  $\Delta^*$ ,  $e^*$  и  $S^*$ .

Ассоциативность  $m^*$  следует из  
~~того~~ ко-ассоциативности  $\Delta$ . Не-  
обходимо видеть  $m^*(\xi, \eta)$  как функционал  
и очевидно из линейности  $\Delta$ .



Действительно при  $\forall a \in \mathcal{A}$  = 5 =  
 имеем identity равенство:

$$\begin{aligned} \langle m^*(\xi, m^*(\zeta, \eta)), a \rangle &:= \langle \xi, a_{(1)} \rangle \langle m^*(\zeta, \eta), a_{(2)} \rangle = \\ &= \langle \xi, a_{(1)} \rangle \langle \zeta \otimes \eta, \Delta(a_{(2)}) \rangle = \\ &= \langle \xi \otimes \zeta \otimes \eta, \underline{(id \otimes \Delta) \circ \Delta(a)} \rangle = \\ &= \langle \xi \otimes \zeta \otimes \eta, (\Delta \otimes id) \circ \Delta(a) \rangle = \\ &= \langle m^*(m^*(\xi, \zeta), \eta), a \rangle \end{aligned}$$

Таким образом, линейные функционалы  $m^*(\xi, m^*(\zeta, \eta))$  и  $m^*(m^*(\xi, \zeta), \eta)$  принимают одинаковые значения на  $\forall a \in \mathcal{A} \rightarrow$  ~~они~~ совпадают.

Ближайшая  $m^*(\alpha_1 \xi_1 + \alpha_2 \xi_2, \zeta) =$   
 $= \alpha_1 m^*(\xi_1, \zeta) + \alpha_2 m^*(\xi_2, \zeta)$  и  
 $m^*(\xi, \alpha_1 \zeta_1 + \alpha_2 \zeta_2) = \alpha_1 m^*(\xi, \zeta_1) + \alpha_2 m^*(\xi, \zeta_2)$  -  
 - линейна.

Аналогичным образом проверяется  
 ко-ассоциативность  $\Delta^*$ .

Взаимодействие с когерентностью:  $\neq$

$$\begin{aligned} \langle (\varepsilon^* \otimes \text{id}) \circ \Delta(\xi), a \rangle &= \langle \varepsilon^*(\xi_{(1)}) \xi_{(2)}, a \rangle = \\ &= \langle \xi_{(1)}, e \rangle \langle \xi_{(2)}, a \rangle = \langle \Delta^*(\xi), e \otimes a \rangle = \\ &= \langle \xi, m(e, a) \rangle = \langle \xi, a \rangle \quad \forall \xi \text{ и } a \Rightarrow \\ &\Rightarrow (\varepsilon^* \otimes \text{id}) \circ \Delta = \text{id} \end{aligned}$$

Единственность функтора  $e^*$ :

$$\begin{aligned} \langle m^*(e^*, \xi), a \rangle &:= \langle e^* \otimes \xi, \Delta(a) \rangle = \\ &= \langle e^*, a_{(1)} \rangle \langle \xi, a_{(2)} \rangle = \langle \xi, \underbrace{\varepsilon(a_{(1)})}_{\text{"}a"} a_{(2)} \rangle = \\ &= \langle \xi, a \rangle \quad \forall \xi \text{ и } a \Rightarrow m^*(e^*, \xi) = \xi. \end{aligned}$$

### Упражнение \*

Проверьте выполнение всех аксиом алгебры Хопфа для введенных выше отображений.

Зам. Для доказательства антигомоморфности  $S^*$  необходимо следующее:

$$(S \otimes S) \circ \Delta = P \circ \Delta \circ S$$

↑  
перестановка в  $A \otimes A$ .



Приведём доказательство антигомо-  
морфности  $S^*$ , используя обратное  
операции умножения  $m^*(\xi, \eta) \rightarrow \xi \cdot \eta$ .

Так, надо убедиться, что

$$S^*(\xi \cdot \eta) = S^*(\eta) \cdot S^*(\xi)$$

Для  $\forall a \in A$  имеем:

$$\begin{aligned} \langle \underline{S^*(\xi \cdot \eta)}, a \rangle &:= \langle \xi \cdot \eta, S(a) \rangle = \\ &= \langle \xi \otimes \eta, \underline{\Delta \cdot S(a)} \rangle = \langle \xi \otimes \eta, P \cdot (S \otimes S) \Delta(a) \rangle = \\ &= \langle \xi \otimes \eta, S(a_{(2)}) \otimes S(a_{(1)}) \rangle = \langle S^*(\xi), a_{(2)} \rangle \cdot \\ &\cdot \langle S^*(\eta), a_{(1)} \rangle = \langle S^*(\eta) \otimes S^*(\xi), \Delta(a) \rangle = \\ &= \langle \underline{S^*(\eta) \cdot S^*(\xi)}, a \rangle. \end{aligned}$$

Как видно, все свойства операторов  
и ко-операторов в  $A^*$  следуют из  
свойств ко-оператора и оператора в  $A$ .  
Эта картина совершенно симметрична.  
Таким образом  $A$  и  $A^*$  называются  
взаимно дуальными алгебрами  
Хоппа.

Упрощение \* Пусть  $G$  - конечная  $= \mathbb{Z} =$

группа, а  $C[G]$  - соответствующая групповая алгебра. Напомним, что операциями

$$\Delta(g_i) = g_i \otimes g_i$$

$$\varepsilon(g_i) = 1$$

$$S(g_i) = g_i^{-1}$$

превращают  $C[G]$  в ко-коммутативную алгебру Хопфа. Построим дуальную алгебру Хопфа  $C^*[G]^*$  и покажите, что это алгебра функций на  $G$ , линейно продолженных на  $C[G]^*$  по правилу:  $\forall f \in \text{Fun}(G) \mapsto \bar{f} \in \text{Fun}(C[G]^*)$ :

$$\bar{f}(\alpha g_1 + \beta g_2) = \alpha f(g_1) + \beta f(g_2)$$

$\alpha, \beta \in \mathbb{C}$ .

---

Введём теперь новые термины ко-представление (ко-модуль) и ко-действие.



Если задана алгебра  $A$ , то её представление в линейном пространстве  $V$  называется гомоморфизмом алгебр  $T_V: A \rightarrow \text{End}(V)$ , то есть, линейное отображение  $A$  в пространство линейных операторов на  $V$ , сохраняющее также, мультипликативную структуру  $A$ :

$$\forall a \in A \mapsto \hat{T}(a) : \hat{T}(a \cdot b) = \hat{T}(a) \cdot \hat{T}(b)$$

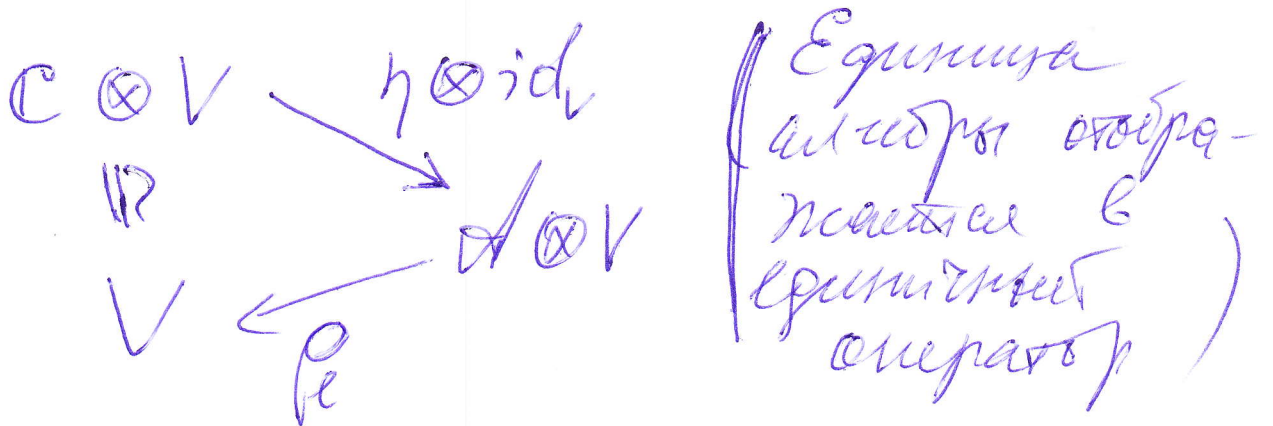
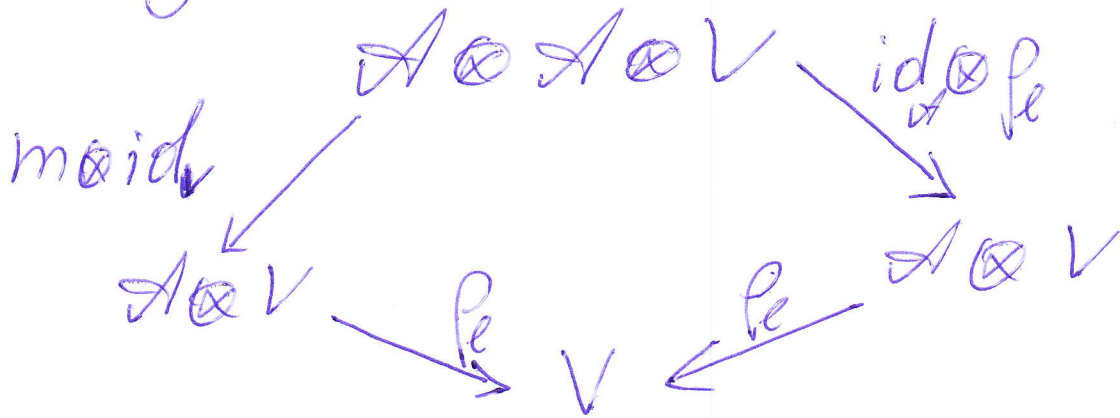
~~структура~~

$$\hat{T}(e) = \text{id}_V - \text{тожд. оператор.}$$

Здесь оговаривается, что операторы  $\hat{T}(a)$  действуют на векторах пространства  $V$  слева, то есть в произведении  $\hat{T}(a) \cdot \hat{T}(b)$  первым применяется оператор  $\hat{T}(b)$ , а потом  $\hat{T}(a)$ .

Такое пространство  $V$  с операторами  $\hat{T}(a)$  называется левым модулем над  $A$  или левым  $A$ -модулем.

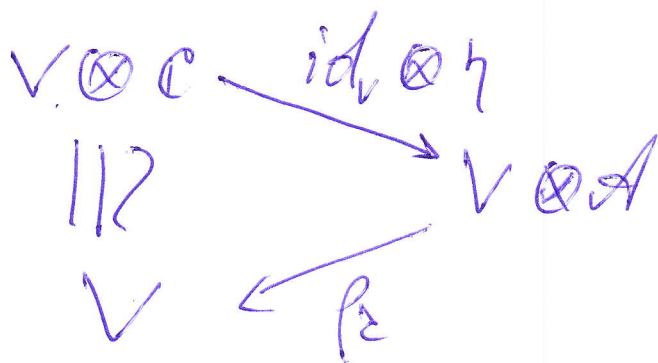
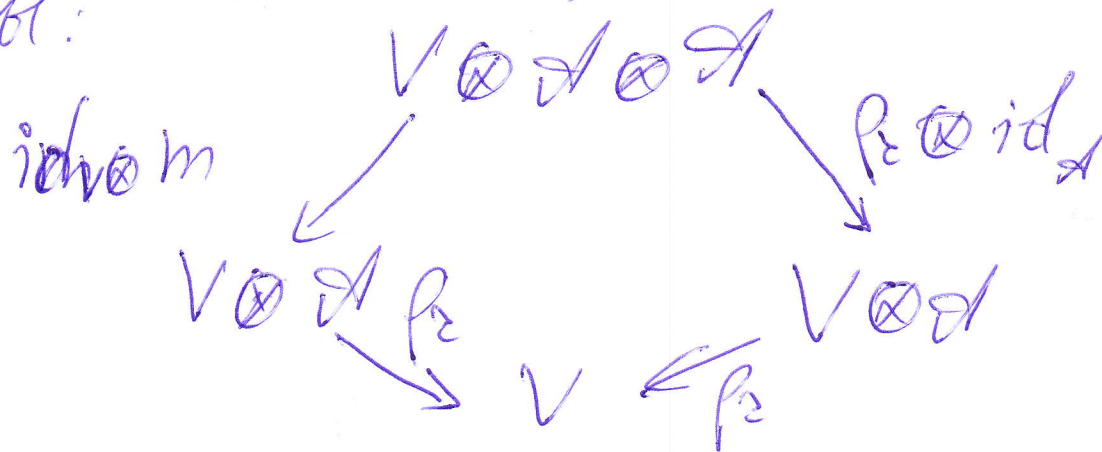
10] Левый  $A$ -модуль называется  $=10=$  линейное пространство  $V$ , ~~и~~ вместе с линейным отображением  $\rho: A \otimes V \rightarrow V$  такими, что следующие диаграммы коммутативны:



Аналогичным образом определяется правый модуль (такие операторы работают справа, то есть в преобразовании  $\hat{T}(a) \cdot \hat{T}(b)$  первым применяется  $\hat{T}(a)$ , а потом  $\hat{T}(b)$ ).



□ Правильно  $A$ -модуль это  $= H =$   
 линейное пространство  $V$  с линейным  
 отображением  $\rho_A : V \otimes A \rightarrow V$  таким,  
 что следующие диаграммы коммутативны:



**Пример.** Рассмотрим конечномерную  
 ассоциативную алгебру  $A = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$  -  
 алгебру комплексных матриц  $n \times n$ .  
 Матричные единицы  $E_{ij}$  образуют  
 линейную базу в  $A$ :

$$\forall a \in \text{Mat}_n(\mathbb{C}) : a = \sum_{i,j=1}^n A_{ij} E_{ij}$$

$A = \|A_{ij}\|$  - матрица коэффициентов  
 элемента  $a$  относительно базиса  $E_{ij}$ .

Структура алгебры:

$\mathbb{C}^2$

$$E_{ij} \cdot E_{ks} = \delta_{jk} E_{is}$$

$e = \sum_{i=1}^n E_{ii}$  — единичный элемент.

$$e \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots \\ 0 & 1 & 0 & \dots \\ 0 & 0 & 1 & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \delta \end{pmatrix}_{n \times n}$$

Рассмотрим дуальное пространство  $\text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$  и зададим базис координатных функций  $t_{ij} \in \text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$  так:

$$\langle t_{ij}, E_{ks} \rangle = \delta_{ik} \delta_{js}. \quad (\star)$$

Теперь  $\forall a = \sum A_{ij} E_{ij} \in \text{Mat}_n(\mathbb{C})$  действие координатных функций дается следующим:

$$t_{ij}(a) := \langle t_{ij}, a \rangle = \langle t_{ij}, \sum A_{ks} E_{ks} \rangle = A_{ij}$$

□ Алгебраическая структура  $\text{Mat}_n(\mathbb{C})$  и спаривание  $(\star)$  превращают  $\text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$  в ко-алгебру с оператором.



- Коупонжение

$$\Delta(t_{ij}) = \sum_{k=1}^n t_{ik} \otimes t_{kj}$$

- ко-единица

$$\varepsilon(t_{ij}) = \delta_{ij}$$

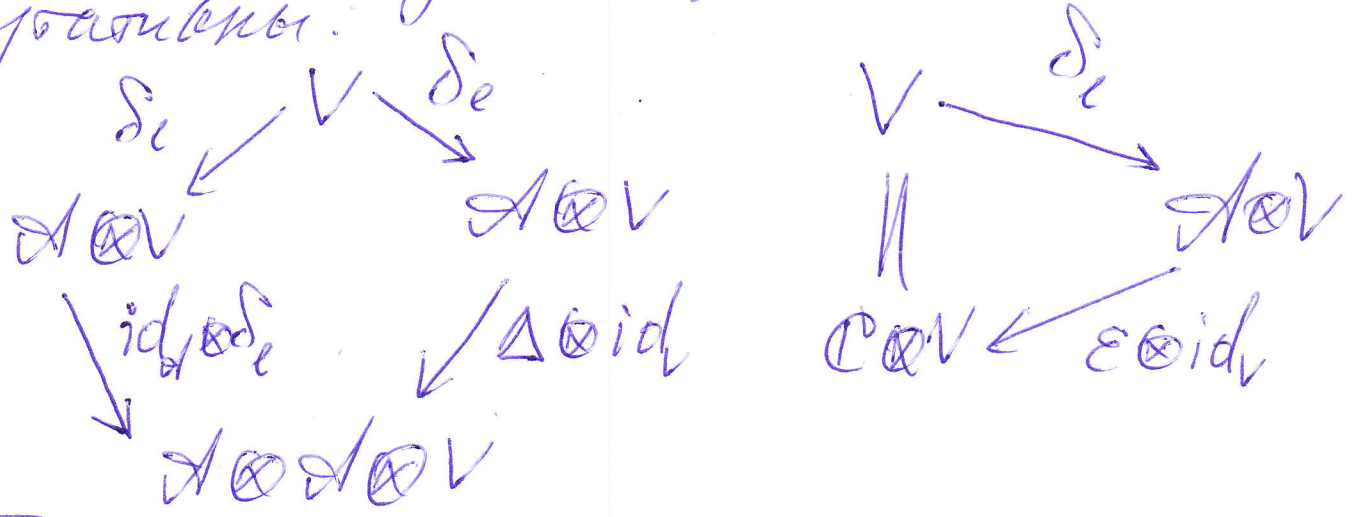
**Упражнение \*** Докажите это утверждение

Аналогом представлений (левых и правых модулей) алгебры являются ко-представления (ко-модули) ко-алгебр.

□ Линейное пространство  $V$  называется левым ко-модулем над ко-алгеброй

$A$  если задано линейное отображение (кодействие  $A$  на  $V$ )  $\delta: V \rightarrow A \otimes V$

такое, что следующие диаграммы коммутативны.



**Зам** Эти диаграммы являются следствием

диаграммы, определяющих  $A$ -модуль,  $=14=$   
 направлением стрелок и заменить  
 операции  $m$  и  $e$  ко-операциями  $\Delta$  и  $\varepsilon$ .

Аналогично определяется правый  
 ко-модуль.

□ Если  $A$  - алгебра, а  $A^*$  - дуальная  
 ко-алгебра, то любой левый  $A$ -модуль  
 можно превратить в правый  
 $A^*$ -ко-модуль и наоборот.

Эта связь вытекает следующим  
 образом. Пусть  $V$  - правый  $A^*$ -  
 ко-модуль над  $A^*$ .

Это означает, что есть отображение  
 $\delta_2: V \rightarrow V \otimes A^*$  с известными свой-  
 ствами.

Купно задать на  $V$  структуру  
 левого модуля над  $A$ , то есть,  
 определить левые действия элементов  
 $a \in A$  на векторах  $V$ , которые были  
 бы представлениями алгебры  $A$ .

Полонши, но-определим:

Если  $\forall v \xrightarrow{\delta_2} v_{(1)} \otimes \xi_{(2)}$  (Свердловские  
 обозначения), то



$$\forall a \in \mathcal{A}: a \triangleright v := v_{(1)} \langle \xi_{(2)}, a \rangle. \quad = 15 =$$

Получая свертку структуры алгебры и ко-алгебры  $\mathcal{A}$  и  $\mathcal{A}^*$ , а также определяемые модули и ко-модули, можно показать, что заранее более явные свойства автоматически следуют из представления  $\mathcal{A}$ , то есть:

$$m(a, b) \triangleright v = a \triangleright (b \triangleright v).$$

Упражнение \* Докажите это свойство.

Мы проиллюстрируем вышесказанное на примере  $\text{Mat}_n(\mathbb{C})$  и  $\text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$ , представляемых в  $n$ -мерном пространстве  $V$  с базисом  $\{x_i\}_{1 \leq i \leq n}$ .

□ Пространство  $V$  является правым ко-модулем над  $\text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$  со алгебраическими координатами:

$$x_i \longmapsto \sum_{j=1}^n x_j \otimes t_{ji}$$

Каждому  $v = x_i v_i$  данное представление распространяется по линейности.

Докажем теперь: = 16 =

ко-умножение в  $\text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$  имеет вид  $\Delta(t_{ij}) = t_{ik} \otimes t_{kj} \quad (\sum_k)$ ,

ко-единица  $\varepsilon(t_{ij}) = \delta_{ij}$ .

Проверим коммутативность их диаграмм и определение правого ко-модуля на уровне базисных векторов  $x_i$ :

$$\begin{array}{ccccc} \forall x_k & \xrightarrow{\delta_2} & x_j \otimes t_{jk} & \xrightarrow{\delta_2 \otimes \text{id}} & x_s \otimes t_{sj} \otimes t_{jk} \\ & \searrow \delta_2 & & & \parallel \\ & & x_j \otimes t_{jk} & \xrightarrow{\text{id} \otimes \Delta} & x_j \otimes t_{js} \otimes t_{sk} \end{array}$$

$$\forall x_k \xrightarrow{\delta_2} x_j \otimes t_{jk} \xrightarrow{\text{id} \otimes \varepsilon} x_j \otimes \delta_{jk} = x_k$$

Итак, все требования на ко-действие выполнены.

Какое действие матричного алгебры  $\text{Mat}_n(\mathbb{C})$  на  $V$  порождается этим ко-действием ~~на~~ ко-алгебры  $\text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$ ?

$$\forall a = \sum_{ij} A_{ij} E_{ij} :$$

$$a \triangleright x_k = x_s \otimes \langle t_{sk}, A_{ij} E_{ij} \rangle = x_s A_{sk}$$



Так, мы получили стандартное  $\approx 17 =$   
 действие линейного оператора с  
 матрицей  $\|A_{ij}\|$ .

Рассмотрим теперь "бидубль"

$\text{Fun}_{\text{reg}}(\text{Mat}_n(\mathbb{C}))$  — регулярных функций  
 на матричной алгебре  $\text{Mat}_n(\mathbb{C})$ .

Эта бидубль порождена генераторами  
 $t_{ij} \in \text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$ , снабженными поточечными  
 коммутативными умножениями:

$$(t_{ij} \cdot t_{ks})(g) = t_{ij}(g) t_{ks}(g) \quad \forall g \in \text{Mat}_n(\mathbb{C})$$

и ко-умножением  $\Delta$  и

ко-единицей  $\varepsilon$ , рассмотренными выше.

Ко-действие  $\text{Mat}_n^*(\mathbb{C})$  на  $V$  легко

расширится до ко-действия  $\text{Fun}_{\text{reg}}$   
 на любой конечномерной тензорной степени  
 пространства  $V$ :

$$V^{\otimes k} \xrightarrow{\Delta_\varepsilon} V^{\otimes k} \otimes \text{Fun}_{\text{reg}}(\text{Mat}_n(\mathbb{C}))$$

На базисных векторах  $V^{\otimes k}$  это  
 ко-действие вымерно так:

$$X_{i_1} \otimes \dots \otimes X_{i_k} \xrightarrow{\delta_2} X_{a_1} \otimes \dots \otimes X_{a_k} \otimes t_{a_1 i_1} t_{a_2 i_2} \dots t_{a_k i_k} = |8 =$$

Все аксиомы коммутации легко проверяются.

Таким образом, мы ввели структуру правого ко-модуля над  $\text{Fun}_{\text{reg}}(\text{Mat}_n(\mathbb{C}))$

в тензорной алгебре

$$T(V) = \mathbb{C} \oplus V \oplus V^{\otimes 2} \oplus \dots = \sum_{k=0}^{\infty} V^{\otimes k}$$