

# Квантовые группы, узлы и полином Дювоиса.

## Лекция 1. Алгебра Хопфа

План:

- 1) Алгебра Ли и их обертывающие алгебры
- 2) Алгебра Хопфа. Мотивация.
- 3) Алгебра Хопфа. Определения

Ост. поле  $\mathbb{C}$ .

1.1) Определение алгебры Ли: алгебра Ли  $\mathfrak{g}$  - векторное пространство с билинейной операцией  $[\cdot, \cdot]: \mathfrak{g} \times \mathfrak{g} \rightarrow \mathfrak{g}$ , которая кососимметрична  $\cdot: [x, y] = -[y, x]$  и удовлетворяет тождеству Якоби  $[x, [y, z]] + [y, [z, x]] + [z, [x, y]] = 0$

Пример:  $V$ -вект. пр-во  $\leadsto \mathfrak{gl}(V) = \text{End}(V)$  с  $[x, y] = xy - yx$   
 $\mathfrak{sl}(V) = \{x \in \mathfrak{gl}(V) \mid \text{tr } x = 0\}$

Имеет естественные понятия идеала, гомоморфизма и т.п.

1.2) Представления и их тензорные произведения.

Опр: представление  $\mathfrak{g}$  в пространстве  $V$  - гомоморфизм  $\mathfrak{g} \rightarrow \mathfrak{gl}(V)$   
 (можно думать как задание умножения элементов  $\mathfrak{g}$  на элементы  $V$ )  
 $\mathfrak{g}$ , если мы смотрим на  $V$  таким образом, то мы говорим, что  $V$  -  $\mathfrak{g}$ -модуль

Операции над представлениями: лев., прав., фактор-представления, прямая сумма  
 Кроме того, мы будем брать тензорные представления, двойственные представления и есть тривиальное представление. Далее для  $x \in \mathfrak{g}$  и представления  $V$  через  $x_V$  обозначаем оператор, к-ым  $x$  действует на  $V$ . Аналогичные представления будут заданы следующим образом:

$$x_{V_1 \otimes V_2} = x_{V_1} \otimes 1_{V_2} + 1_{V_1} \otimes x_{V_2}, \quad x_{V^*} = -x_V^* \quad (\text{где } x_V^*: V^* \rightarrow V^* \text{ - отображение индуцированное } x_V: \langle x_V^* f, v \rangle = \langle f, x_V v \rangle), \quad x_{\text{triv}} = 0 \quad (\text{и } \text{triv} = \mathbb{C})$$

Эту конструкцию можно сравнить с конструкцией для групп  
 А именно, для группы  $G$  имеем:  $\mathfrak{g}_{V_1 \otimes V_2} = \mathfrak{g}_{V_1} \otimes \mathfrak{g}_{V_2}, \quad \mathfrak{g}_{V^*} = (\mathfrak{g}_V^*)^{-1}, \quad \mathfrak{g}_{\text{triv}} = 1$   
 На самом деле, формулы для алгебры Ли получаются из формул для групп дифференцированием, но этого мы сейчас не будем

### 1.3) Универсальная обертывающая алгебра

Наша задача для алгебры  $U(\mathfrak{g})$  определить ассоциативную алгебру, аналогичную групповой алгебре для группы. Напомним, что для группы  $G$  можно построить алгебру  $\mathbb{C}G$  с базисом  $G$  и умножением элементов как в  $G$ . Эта алгебра удовлетворяет универсальному свойству: для отображения  $G \rightarrow A$ , переводящего  $1$  в  $1$  и убавляющего умножение, существует единственный гомоморфизм алгебр  $\mathbb{C}G \rightarrow A$  соответствующий коммутативной диаграмме

$$G \rightarrow \mathbb{C}G$$

В частности, представление группы  $G$  есть то же самое, что и представление  $\mathbb{C}G$ .

Аналогичная алгебра для  $\mathfrak{g}$  называется универсальной обертывающей алгеброй и обозначается  $U(\mathfrak{g})$ . По определению,  $U(\mathfrak{g})$  — это фактор тензорной алгебры  $T(\mathfrak{g})$  по соотношениям  $x \otimes y - y \otimes x - [x, y]$ . Отметим, что имеется естественный гомоморфизм алгебр  $U(\mathfrak{g}) \rightarrow U(\mathfrak{g})$ . Если  $U(\mathfrak{g}) \rightarrow A$ , где  $A$  — ассоциативная алгебра с  $1$ , однозначно определяется через  $U(\mathfrak{g})$ .

Базис для  $U(\mathfrak{g})$  — описание базиса. А именно, если  $x_1, \dots, x_n$  — базис  $\mathfrak{g}$ , то базисом в  $U(\mathfrak{g})$  является упорядоченный мономи  $x_1^{m_1} \dots x_n^{m_n}$ ,  $m_1, \dots, m_n \geq 0$ . Это теорема PBW (Poincaré-Birkhoff-Witt)

## 2) Алгебра Хопфа. Мотивация

### 2.1) Тензорные произведения

Пусть  $A$  — ассоц. алгебра с  $1$ . Если  $A = \mathbb{C}G$  или  $U(\mathfrak{g})$ , то для  $A$ -модулей существует тензорное произведение (а также вкладывается в тривиальное представление). Вопрос, а можно ли определить такие операции для любой ассоциативной алгебры (используя только эту структуру). Ответ: нет.

Если  $V_1, V_2$  —  $A$ -модули, то  $V_1 \otimes V_2$  имеет естественное представление

алгебра  $A \otimes A: (a \otimes a_2)_{V_1 \otimes V_2} = (a_1)_{V_1} \otimes (a_2)_{V_2}$ . Таким образом, чтобы задать представление  $A$  в  $V_1 \otimes V_2$  достаточно фиксировать гомоморфизм  $\Delta: A \rightarrow A \otimes A$ .

И такой гомоморфизм есть в наших примерах:

$$\Delta: \mathbb{C}G \rightarrow \mathbb{C}G \otimes \mathbb{C}G, \quad \Delta(g) = g \otimes g, \quad g \in G$$

$$\Delta: U(\mathfrak{g}) \rightarrow U(\mathfrak{g}) \otimes U(\mathfrak{g}), \quad \Delta(x) = x \otimes 1 + 1 \otimes x, \quad x \in \mathfrak{g}$$

Второе отображение задано только на образующих. Чтобы проверить, что оно действительно задает гомоморфизм алгебр нам надо проверить, что оно сохраняет соотношения. Очевидно, что  $\Delta(x)$  линейно по  $x$  и кроме того,  $\Delta([x, y]) = [\Delta(x), \Delta(y)]$ . Поэтому  $\Delta$  действительно задает гомоморфизм.

Аналогичная ситуация с  $V^*$ . Можем задать  $\alpha_{V^*} = \alpha_V^*$ , т.е.  $\langle \alpha_{V^*}, v \rangle = \langle \alpha_V, v \rangle$ , но это соответствие задает представление не алгебры  $A$ , а алгебры  $A^{\text{opp}}$  с умножением в обратном порядке. То есть то, что мы задает представление  $A$  в  $V^*$  нули гомоморфизм алгебр  $S: A \rightarrow A^{\text{opp}}$ . В наших примерах  $S(g) = g^{-1}$  или  $A = \mathbb{C}G$  и  $S(x) = -x$  в  $A = U(\mathfrak{g})$ . Наконец, мы можем тривиально задать представление нулем гомоморфизм  $\varepsilon: A \rightarrow \mathbb{C}$  ( $\varepsilon(g) = 1$  или  $A = \mathbb{C}G$ ,  $\varepsilon(x) = 0$  или  $A = U(\mathfrak{g})$ ).

Безусловно, эта базисная структура,  $\Delta, S, \varepsilon$ , должна удовлетворять определенным аксиомам. Об этом мы поговорим позже.

2.2) Вводимость. Пусть  $A$  — коммутативная ассоциативная алгебра с 1. Можем рассмотреть введенное представление  $A^*$ . Вопрос: какие структура на  $A^*$  задает структура алгебры с 1 на  $A$ .

Умножения мы можем рассматривать как линейное отображение  $A \otimes A \rightarrow A$ . Соответственно, имеем введенное отображение  $m^*: A^* \rightarrow A^* \otimes A^*$  (коммутативное).

Ассоциативная умножения мы можем записать как коммутативную следующую диаграмму

$$\begin{array}{ccc} A \otimes A \otimes A & \xrightarrow{m \otimes \text{id}} & A \otimes A \\ \text{id} \otimes m \downarrow & & \downarrow m \\ A \otimes A & \xrightarrow{m} & A \end{array}$$

Соответственно,  $m^*$  ассоциативна:

$$\begin{array}{ccc}
 A^* & \xrightarrow{m^*} & A^* \otimes A^* \\
 \downarrow m^* & & \downarrow m^* \otimes id \\
 A^* \otimes A^* & \xrightarrow{id \otimes m^*} & A^* \otimes A^* \otimes A^*
 \end{array}$$

Коммутативность  $m$  - это коммутативности отображения

$$\begin{array}{ccc}
 A \otimes A & \xrightarrow{\sigma} & A \otimes A \\
 m \searrow & & \swarrow m \\
 & A &
 \end{array}$$

где  $\sigma(a_1 \otimes a_2) = a_2 \otimes a_1$ . Вводящим образом, получаем определение кокоммутативности  $m^*$ .

Переходим к 1. Элемент  $1 \in A$  можно трактовать как отображение  $e: \mathbb{C} \rightarrow A$ ,  $z \mapsto z \cdot 1$ . Аксиома единицы переписывается в виде

$$\begin{array}{ccc}
 e \otimes id & \xrightarrow{A \otimes A} & id \otimes e \\
 \downarrow m & & \downarrow m \\
 \mathbb{C} \otimes A & \xrightarrow{=} & A \leftarrow A \otimes \mathbb{C}
 \end{array}$$

Аналогично, получаем координату, отображение  $e^*: A^* \rightarrow \mathbb{C}$  с

$$\begin{array}{ccc}
 \mathbb{C} \otimes A^* & \xleftarrow{=} & A^* \xrightarrow{=} A^* \otimes \mathbb{C} \\
 id \otimes e^* \swarrow & & \searrow id \otimes e^* \\
 & A^* \otimes A^* &
 \end{array}$$

3.1) Биалгебра. Желая мы уже готовы дать определение биалгебры, структура несколько более сложна, чем алгебра.

Определение Биалгебра - это ассоциативная алгебра с единицей  $(A, m, e)$ , снабженная дополнительно отображениями коммутанта  $\Delta: A \rightarrow A \otimes A$  и координат  $\varepsilon: A \rightarrow \mathbb{C}$  т.ч.

- (1)  $\Delta, \varepsilon$  удовлетворяют аксиомам коассоциативности и координату выше
- (2)  $\Delta, \varepsilon$  - гомоморфизмы алгебр с 1.

Хотя наше определение не совсем симметрично относительно вводящего  $(A^*, \Delta^*, \varepsilon^*, m^*, e^*)$  слова является биалгебра. Так, например,  $(\mathbb{C}\langle G \rangle)^*$  - это (некоммутативная) алгебра  $\mathbb{C}\langle G \rangle$  функций на группе с координатным умножением и коммутантом  $\mathbb{C}\langle G \rangle \rightarrow \mathbb{C}\langle G \rangle \otimes \mathbb{C}\langle G \rangle = \mathbb{C}\langle G \times G \rangle$   $\Delta f(g, h) = f(gh)$ . Отметим, что алгебра  $\mathbb{C}\langle G \rangle$ , вообще говоря, не является коммутативной.

Отметим также что для тензорных произведений представлений

~~коассоциативность~~ означает, но ~~реальный~~ ~~универсальный~~  
 $(V_1 \otimes V_2) \otimes V_3 \longrightarrow V_1 \otimes (V_2 \otimes V_3), (\sigma_1 \otimes \sigma_2) \otimes \sigma_3 \longrightarrow \sigma_1 \otimes (\sigma_2 \otimes \sigma_3)$  является  
 $A$ -линейным. Но ~~реальный~~ ~~универсальный~~  $V_1 \otimes V_2 \longrightarrow V_2 \otimes V_1$  не образует  
 $A$ -линейным.

3.2) Антипоп. Алгебра Хопфа - это алгебра с ~~линейной~~ ~~структурой~~ - антипоп  $S$ , который должен быть ~~Гомоморфизмом~~  
 алгебр  $A \rightarrow A^{op}$ , ~~тогда~~ ~~каждый~~ ~~делает~~ ~~следующие~~ ~~две~~ ~~диаграммы~~  
 коммутативными:

$$\begin{array}{ccc} A \otimes A & \xrightarrow{S \circ id} & A \otimes A \\ \Delta \uparrow & & \downarrow m \\ A & \xrightarrow{e \circ \varepsilon} & A \end{array} \quad \begin{array}{ccc} A \otimes A & \xrightarrow{id \otimes S} & A \otimes A \\ \Delta \uparrow & & \downarrow m \\ A & \xrightarrow{e \circ \varepsilon} & A \end{array}$$

Для  $A = \mathbb{C}G$  равенство  $m \circ (S \circ id) \circ \Delta = e \circ \varepsilon$  выполняется так  
 $g \xrightarrow{\Delta} g \otimes g \xrightarrow{S \circ id} g^{-1} \otimes g \xrightarrow{m} 1$ . Это антипоп - это ~~буле~~ ~~обратные~~  
 элементы на ~~решке~~ алгебр Хопфа.

Обе алгебры  $A: \mathbb{C}G$  и  $U(\mathfrak{g})$  являются алгебрами Хопфа, ~~опишите~~  
 но введенных ~~вних~~ ~~струкций~~  $\Delta, \varepsilon, S$ . Сначала ~~они~~ ~~проверяют~~, что  $\Delta$  ~~они~~  
 $A = U(\mathfrak{g})$  коассоциативны, т.е.  $(\Delta \otimes id) \Delta(u) = (id \otimes S) \Delta(u) \forall u \in U$   
 достаточно проверить это на генераторах:  $X \in \mathfrak{g}$ , ~~где~~ ~~это~~ ~~не~~ ~~представляет~~  
 проверки.

Замеч: Обратный к ~~обратному~~ ~~должен~~ ~~быть~~ ~~тождественным~~, т.е.  
 $S^2$  ~~должен~~ ~~быть~~ ~~равно~~ ~~id~~. Это действительно так, ~~когда~~ ~~A~~ ~~коммутативна~~  
 но может нарушаться в ~~общем~~ ~~случае~~. Пример на следующей лекции.

Замеч: в определении алгебры Хопфа только  $\Delta$  является ~~дополни-~~  
 тельной ~~структурой~~:  $\varepsilon$  и  $S$  восстанавливаются по  $\Delta$  (и  $m$ ) ~~единственным~~  
 образом