

Лекция № 9

На прошлой лекции мы разобрали свойства структур коалгебры:

- коумножения $\Delta: A \rightarrow A \otimes A$
- коединицы $\varepsilon: A \rightarrow C$.

□ Если коумножение удовлетворяет соотношению $P \circ \Delta = \Delta$, где

P -операция транспозиции факторов тензорного квадрата $A \otimes A \xrightarrow{P} A \otimes A$:

$$P(a \otimes b) = b \otimes a,$$

то такая коалгебра называется кокоммутативной.

Свойства Δ и ε можно описать, потребовав коммутативности диаграмм отображений:

$$\begin{array}{ccccc} A \otimes A & \xleftarrow{\Delta} & A & \xrightarrow{\Delta} & A \otimes A \\ & \searrow \text{id} \otimes \Delta & & & \swarrow \Delta \otimes \text{id} \\ & & A \otimes A \otimes A & & \end{array}$$

коассоциативность операции Δ .

$$\begin{array}{ccc}
 A \otimes A & \xleftarrow{\Delta} & A & \xrightarrow{\Delta} & A \otimes A \\
 \downarrow \text{id} \otimes \varepsilon & & \parallel \text{id} & & \downarrow \varepsilon \otimes \text{id} \\
 A \otimes C & \cong & A & \cong & C \otimes A
 \end{array}$$

$$(\varepsilon \otimes \text{id}) \circ \Delta = (\text{id} \otimes \varepsilon) \circ \Delta$$

Свойство коассоциативности. Отметим еще раз, что диаграммы где Δ и Δ, ε только направленные стрелки формируются от диаграммы, задающих свойства умножения и единицы в алгебре A .

Рассмотрим теперь трюковую операцию: отображение антипода S (или, кратко, антипод).

Пусть линейное отображение $S: A \rightarrow A$ является, кроме того, антигомоморфизмом алгебры A :

$$S(a \cdot b) = S(b) \cdot S(a) \quad \forall a, b \in A$$

$$S(e_A) = e_A$$

↑
единица алгебры A .

Тогда по лемме представ- = 3 =
 лемма $T: \mathcal{A} \rightarrow \text{End}(V)$ можно
 представить представление T^* в
 соответствующем пространстве V^* :
 $T^*: \mathcal{A} \rightarrow \text{End}(V^*)$.

Делается это так: пусть $\xi \in V^*$ —
 произвольный линейный функционал на
 V . Для $\forall a \in \mathcal{A}$ действие $T^*(a) \triangleright \xi = \xi \circ T(a)$
 даёт новый линейный функционал и
 по определению, спаривание ξ_a с $\forall v \in V$
 имеет вид: $\langle \xi_a, v \rangle := \langle \xi, T(a) \triangleright v \rangle$

или: $\langle T^*(a) \triangleright \xi, v \rangle := \langle \xi, T(a) \triangleright v \rangle$

$\forall a \in \mathcal{A}, \forall \xi \in V^* \text{ и } \forall v \in V.$

□ Отображение $T^*: \mathcal{A} \rightarrow \text{End}(V^*)$

заданное формулой
 представляет матрицы \mathcal{A} в соответствующем
 линейном пространстве V^* .

Доказательство:

Нужно проверить $T^*(e_A) = \text{id}_{V^*}$, и
 $T^*(a \cdot b) = T^*(a)T^*(b)$.

Первое свойство немедленно следует

из того, что $S(e_A) = e_A$ и $\epsilon = \epsilon =$

$$T(e_A) = \text{id}_V.$$

Второе свойство означает, что
последовательное действие $T(a) \triangleright (T(b) \triangleright \xi)$
совпадает с действием оператора, отвечаю-
щим произведению $a \cdot b = \mu(a, b)$ элемен-
тов a и b в A .

Проверим: фиксируем $\forall \xi \in V^*$ и $v \in V$.

Тогда

$$\begin{aligned} \langle T^*(a) \triangleright (T^*(b) \triangleright \xi), v \rangle &= \\ &= \langle T^*(b) \triangleright \xi, T(S(a)) \triangleright v \rangle = \\ &= \langle \xi, T(S(b)) \triangleright (T(S(a)) \triangleright v) \rangle = \\ &= \left(T\text{-представление } A \text{ в } V \Rightarrow T(\tilde{a}) \triangleright (T(\tilde{b}) \triangleright v) \right. \\ &\quad \left. = T(\tilde{a} \tilde{b}) \triangleright v \right) = \\ &= \langle \xi, T(S(b)S(a)) \triangleright v \rangle = \left(S\text{-антисоморфизм} \right) = \\ &= \langle \xi, T(S(ab)) \triangleright v \rangle = \\ &= \langle T^*(ab) \triangleright \xi, v \rangle \quad \blacksquare \end{aligned}$$

Пусть $\dim V < \infty$. Тогда $\text{End}(V) \cong V \otimes V^*$.
Каждые Δ и S позволяют по каждой
 $T: A \rightarrow \text{End}(V)$ построить представление

$$Q: A \rightarrow \text{End}(V \otimes V^*) = \text{End}(\text{End}(V)),$$

т.е. A задает действие алгебры A на линейных операторах, действующих в пространстве V .

Явный вид этого действие проще всего получить с помощью дуальных базисов $\{\epsilon_i\} \in V^*$ и $\{e_i\} \in V$:

$$\langle \epsilon_i, e_j \rangle = \delta_{ij}.$$

Рассмотрим $\forall \hat{F} \in \text{End}(V)$. Матрица этого оператора в базисе $\{e_i\}$ есть, по определению, следующая:

$$\hat{F} \triangleright e_i = e_j \cdot F_{ji} \quad (\text{капонник по } j \text{ от } 1 \text{ до } \dim V),$$

Найдём матрицу оператора $\hat{T}^*(a)$, представляющего элемент $a \in A$ в виде оператора в $\text{End}(T^*)$.

$$\hat{T}^*(a) \triangleright \epsilon_i := \epsilon_j \cdot \Pi^*(a)_{ji}$$

$$\langle \hat{T}^*(a) \triangleright \epsilon_i, \epsilon_k \rangle = \Pi^*(a)_{ji} \langle \epsilon_j, \epsilon_k \rangle = \Pi^*(a)_{ki}$$

С другой стороны, по-определению

действием в V^* : $= b =$

$$\langle \hat{T}^*(a) \triangleright \epsilon_i, e_k \rangle = \langle \epsilon_i, \hat{T}(S(a)) \triangleright e_k \rangle = \\ = \langle \epsilon_i, e_k \Pi(S(a))_{ik} \rangle = \Pi(S(a))_{ik}$$

Таким образом: $\Pi^*(a)_{ki} = \Pi(S(a))_{ik}$ -
матрица оператора, представляющего
элемент a в пространстве V^* , равна
транспонированной матрице оператора,
представляющего $S(a)$ в пространстве V .

Представим теперь $a \in A$ в простран-
стве $V \otimes V^*$:

$$a \xrightarrow{\hat{\Delta}} a_{(1)} \otimes a_{(2)} \xrightarrow{T \otimes T^*} \hat{T}(a_{(1)}) \otimes \hat{T}^*(a_{(2)}) \in \\ \text{End}(V \otimes V^*).$$

Триумфальный $\hat{F} \in \text{End}(V)$ с матрицей
 $F = \|F_{ij}\|$ задается линейной ком-
бинацией векторов из $V \otimes V^*$:

$$\hat{F} \triangleright e_i = e_j F_{ji} \Leftrightarrow \hat{F} \rightarrow e_i F_{ij} \otimes \epsilon_j$$

Теперь $\hat{Q}(a) \in \text{End}(V \otimes V^*)$ действует на

$e_i F_{ij} \otimes \epsilon_j$ так:

$$\hat{Q}(a) \triangleright (e_i F_{ij} \otimes \epsilon_j) = \hat{T}(a_{(1)}) \triangleright e_i F_{ij} \otimes \hat{T}^*(a_{(2)}) \triangleright \epsilon_j =$$

$$\begin{aligned}
&= e_k \mathbb{T}(a_{(1)})_{ki} F_{ij} \otimes \epsilon_z \mathbb{T}^*(a_{(2)})_{zj} = \epsilon_z = \\
&= (\text{подставляем } \mathbb{T}^*(a_{(2)})_{zj} = \mathbb{T}(S(a_{(2)}))_{jz}) = \\
&= e_k (\mathbb{T}(a_{(1)}) \cdot F \cdot \mathbb{T}(S(a_{(2)})))_{kz} \otimes \epsilon_z \Rightarrow \\
&\Rightarrow \mathbb{T}(a_{(1)}) F \mathbb{T}(S(a_{(2)})) - \text{матрица} \\
&\text{оператора } \hat{Q}(a) \triangleright \hat{F}, \text{ то есть:}
\end{aligned}$$

$$\boxed{
\begin{aligned}
\hat{Q}(a) \triangleright \hat{F} &= \hat{T}(a_{(1)}) \hat{F} \hat{T}(S(a_{(2)})), \\
\text{где } \Delta(a) &= a_{(1)} \otimes a_{(2)}
\end{aligned}
}$$

В силу гомоморфности Δ :
 $\Delta(ab) = \Delta(a)\Delta(b) = a_{(1)}b_{(1)} \otimes a_{(2)}b_{(2)}$ мы
получаем гомоморфность \hat{Q} :
 $\hat{Q}(a \cdot b) = \hat{Q}(a) \hat{Q}(b)$.

Кроме того, т.к. $\Delta(e_A) = e_A \otimes e_H \Rightarrow$
 $\Rightarrow \hat{Q}(e_A) = \text{id}_{V \otimes V^*}$ — тождественный
оператор в пространстве $\text{End}(V)$.

До сих пор мы рассматривали
только антигомоморфизмы S .

Рассмотрим в $\text{End}(V)$ тензор $\varepsilon = \delta =$
 единичный оператор $\hat{I}_V : \hat{I}_V \triangleright v = v \quad \forall v \in V$.
 и потребуем, чтобы порожденное им
 одномерное подпространство было
 инвариантным относительно действия
 $\hat{Q}(a) : \hat{Q}(a) \triangleright \hat{I}_V = \lambda(a) \hat{I}_V \quad \lambda(a) \in \mathbb{C}$.

Из свойства $\hat{Q}(a)$ сразу имеем, что
 $\lambda(a)$ — гомоморфизм $A \rightarrow \mathbb{C}$ (одно-
 мерное представление. Такое у нас
 уже есть: это координата ε .

Итак, возьмем $\lambda(a) = \varepsilon(a)$.

Учитывая, что $\hat{I}_V = \hat{T}(e_A)$, получим:

$$\begin{aligned} \hat{Q}(a) \triangleright \hat{I}_V &= \hat{T}(a_{(1)}) \hat{I}_V \hat{T}(S(a_{(2)})) = \\ &= \hat{T}(a_{(1)} S(a_{(2)})) = \varepsilon(a) \hat{T}(e_A) = \\ &= \hat{T}(\varepsilon(a) e_A) \end{aligned}$$

Естественное требование:

$$\begin{aligned} a_{(1)} S(a_{(2)}) &= \varepsilon(a) e_A = \\ &= (\eta \circ \varepsilon)(a) \end{aligned}$$

[3] Две правых дуальных простейших
 представлений в аналогичное выра-
 жение: $S(a_{(1)}) a_{(2)} = \varepsilon(a) e_A = (\eta \circ \varepsilon)(a)$

Таким образом, получаем
 левую обратную алгебру: = 9 =

$$S(a_{(1)})a_{(2)} = a_{(1)}S(a_{(2)}) = \varepsilon(a)e_A$$

$\forall a \in A$.

На языке коммутативных диаграмм
 имеем:

$$m \circ (\text{id} \otimes S) \circ \Delta = \eta \circ \varepsilon = m \circ (S \otimes \text{id}) \circ \Delta$$

$$\begin{array}{ccccc}
 A \otimes A & \xleftarrow{\Delta} & A & \xrightarrow{\Delta} & A \otimes A \\
 \downarrow \text{id} \otimes S & & \downarrow \varepsilon & & \downarrow S \otimes \text{id} \\
 A \otimes A & \xrightarrow{m} & A & \xleftarrow{m} & A \otimes A
 \end{array}$$

(Здесь m — умножение в A , η — гомоморфизм единицы).

Применяется следующая терминология:

A с m и η — алгебра

A с Δ и ε — коалгебра

A с m, η, Δ и ε — бивалгебра

A с $m, \eta, \Delta, \varepsilon$ и S — алгебра Хопфа.

3] Можно показать, что $\eta \circ \varepsilon = \eta \circ \varepsilon = \text{id}$ — свойство $m \circ (\text{id} \otimes S) \circ \Delta = \eta \circ \varepsilon = m \circ (S \otimes \text{id}) \circ \Delta$ где S — линейное отображение $A \rightarrow A$ выводит свойство автоморфности S : $S(ab) = S(b)S(a)$.

Кроме того, ~~иногда также~~ имеют место такие свойства:

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

$$\varepsilon \circ S = \varepsilon$$

↑ Транспонирование факторизов в $A \otimes A$.

Рассмотрим теперь примеры алгебр Хопфа.

1. Универсальная обертывающая алгебра алгебры M .

Рассмотрим конечномерную алгебру M \mathcal{L} с базисом $\{e_i \mid 1 \leq i \leq n\}$ и скобкой M $[e_i, e_j] = C_{ij}^k e_k$, где C_{ij}^k — числовые структурные константы.

\square Универсальная оберточная $= \mathbb{1} =$
 алгебра $U(\mathcal{Z})$ - бесконечномерная
 ассоциативная алгебра с единицей,
 которая представляет собой свободную
 фактор-алгебру:

$$U(\mathcal{Z}) = \frac{\mathbb{T}(\mathcal{Z})}{\langle e_i \otimes e_j - e_j \otimes e_i - \sum_{k=1}^{\infty} c_{ij}^k e_k \rangle.}$$

Здесь $\langle \mathcal{I} \rangle$ - двусторонний идеал в
 свободной тензорной алгебре $\mathbb{T}(\mathcal{Z})$ линей-
 ного пространства \mathcal{Z} , порожденный
 набором векторов \mathcal{I} из $\mathbb{T}(\mathcal{Z})$.

Алгебра $U(\mathcal{Z})$ представляется в виде
 суммы однородных компонент

$$U(\mathcal{Z}) = \bigoplus_{k=0}^{\infty} U^{(k)},$$

где $U^{(0)} = \sum_i e_i \mathbb{C}$, $U^{(1)} = \mathcal{Z}$, а
 единица $U(\mathcal{Z})$

$$U^{(k)} = \text{Span}_{\mathbb{C}} \{ e_{i_1} \otimes e_{i_2} \otimes \dots \otimes e_{i_k} \mid 1 \leq i_1 \leq \dots \leq i_k \in \mathbb{N} \}.$$

Тот факт, что базисом $U^{(k)} = 12 =$
 являются монотонные $e_{i_1} \otimes \dots \otimes e_{i_k}$ для
 всех наборов $1 \leq i_1 \leq i_2 \leq \dots \leq i_k \leq N$
 является содержательным теоремой
 Дюанкаре - Биргхофа - Витта.

Если Z -неабелева алгебра \mathfrak{h} , то
 $U(Z)$ - некоммутативная ассоциатив-
 ная алгебра.

Пример: $U(\mathfrak{sl}_2)$ порождается 3
 векторами e, f и h с перестановочными
 соотношениями

$$\begin{aligned} he - eh &= 2e \\ hf - fh &= -2f \\ ef - fe &= h \end{aligned}$$

(не будем писать знаков \otimes для краткости).

Базис в $U^{(k)}$: $f^{k_1} h^{k_2} e^{k_3}$ $k_1 + k_2 + k_3 = k$
 $k_i \geq 0$.

\square $U(Z)$ является алгеброй Хопфа.

На базисных операторах e_i коумноже-
 ние Δ , коединица ε и антипод S
 действуют следующим образом:

$$\Delta(e_i) = e_i \otimes 1_n + 1_n \otimes e_i = 13 =$$

$$\Delta(1_n) = 1_n \otimes 1_n$$

$$\varepsilon(e_i) = 0 \quad \varepsilon(1_n) = 1$$

$$S(e_i) = -e_i \quad S(1_n) = 1_n$$

На все остальные элементы $\mathcal{U}(Z)$ их действие распространяется по свойству (анти)гомоморфности:

$$\Delta(l_{i_1} \dots l_{i_k}) = \Delta(l_{i_1}) \Delta(l_{i_2}) \dots \Delta(l_{i_k})$$

и т.д.

Доказательство:

Наро проверить, что заданные действия на генераторы e_i отображения Δ , S и ε сохраняют перестановочные соотношения $\mathcal{U}(Z)$, то есть, действительно являются (анти)гомоморфизмами (по-другому, идеал $\mathfrak{I}(Z)$, по которому берётся факторизация, отбрасывается в 0 действиями Δ , S и ε).

$$\begin{aligned}
(i) \quad \Delta(e_i e_j - e_j e_i - c_{ij}^k e_k) &= \quad = 1/4 = \\
&= \Delta(e_i) \Delta(e_j) - \Delta(e_j) \Delta(e_i) - c_{ij}^k \Delta(e_k) = \\
&= \frac{e_i e_j \otimes 1_n + 1_n \otimes e_i e_j - e_j e_i \otimes 1_n -}{- 1_n \otimes e_j e_i} - c_{ij}^k (e_k \otimes 1_n + 1_n \otimes e_k) = \\
&= (e_i e_j - e_j e_i - c_{ij}^k e_k) \otimes 1_n + \\
&+ 1_n \otimes (e_i e_j - e_j e_i - c_{ij}^k e_k) = 0.
\end{aligned}$$

$$(ii) \quad \varepsilon(e_i e_j - e_j e_i - c_{ij}^k e_k) = 0, \text{ т.к. } \varepsilon(e_i) = 0 \quad \forall i$$

$$\begin{aligned}
(iii) \quad S(e_i e_j - e_j e_i - c_{ij}^k e_k) &= \\
&= \frac{S(e_j) S(e_i) - S(e_i) S(e_j) - c_{ij}^k S(e_k)}{S} =
\end{aligned}$$

S — антигомоморфизм

$$= \{ S(e_i) = -e_i \} = e_j e_i - e_i e_j + c_{ij}^k e_k = 0$$

Зам. Кочимокенне $\Delta \in U(\mathcal{A})$

ко-коммутативно: $\Delta = P \circ \Delta$.

Этот кокоммутенне хороша известна

в квадратной матрице: оно = 15-
применяется в теории углового
момента.

Упражнение * Проверьте следующие свойства:

(a) Свойство ко-ассоциативности Δ :

$$(\text{id} \otimes \Delta) \circ \Delta = (\Delta \otimes \text{id}) \circ \Delta$$

(b)

$$m \circ (\text{id} \otimes S) \circ \Delta = m \circ (S \otimes \text{id}) \circ \Delta = \eta \circ \varepsilon$$

$$(\text{id} \otimes \varepsilon) \circ \Delta = (\varepsilon \otimes \text{id}) \circ \Delta = \text{id}$$

Пусть есть представление

$$\tau: \mathcal{L} \rightarrow \text{End}(V)$$

алгебры Ли в пространстве V ,

то есть $\forall g \in \mathcal{L}$ сопоставляется $\hat{\tau}(g) \in \text{End}(V)$

и это сопоставление сохраняет
структуру алгебры Ли:

$$\hat{\tau}([g, f]) = \hat{\tau}(g)\hat{\tau}(f) - \hat{\tau}(f)\hat{\tau}(g)$$

(иначе говоря это гомоморфизм
 $\mathcal{L} \rightarrow \mathfrak{gl}(V)$).

Какие представления
будут на операторах из $\text{End}(V)$?

То есть, построим явно представление

$\hat{Q}(e_i) \Delta \hat{F}$, где \hat{F} - n -матричный опера-
тор на V .

Поскольку $\Delta(e_i) = e_i \otimes 1_u + 1_u \otimes e_i$,
то можно общие формулы

дает следующее:

$$\begin{aligned} \hat{Q}(e_i) \Delta \hat{F} &= \hat{T}(e_i) \hat{F} \hat{T}(S(e_i)) = \\ &= \hat{T}(e_i) \hat{F} \hat{T}(S(1_u)) + \hat{T}(1_u) \hat{F} \hat{T}(S(e_i)) = \\ &= \hat{T}(e_i) \hat{F} \cdot \mathbb{1}_V - \mathbb{1}_V \hat{F} \hat{T}(e_i) = \\ &= \hat{T}(1_u) \uparrow = [\hat{T}(e_i), \hat{F}]. \end{aligned}$$

Мы пришли к известному результа-
ту: если дано представление \mathcal{L}
в пространстве V , то на операторах
из $\text{End}(V)$ тоже заранее представ-
ление: коммутаторами с $\hat{T}(g)$
("присоединенное действие").

② Групповая алгебра
конечной группы G .

$\approx H =$

Пусть G - конечная группа с числом элементов N .

□ $\mathbb{C}[G]$ - групповая алгебра группы G - это N -мерное линейное пространство над \mathbb{C} с базисом $\{e_1, \dots, e_N\}$ параметризованном произвольной фиксированной нумерацией элементов G : g_1, g_2, \dots, g_N .

$$e_i \leftrightarrow g_i$$

Структура ассоциативной алгебры на $\mathbb{C}[G]$ задается групповым умножением.

Если $g_a g_b = g_c$ то $e_a e_b = e_c$.

В частности опускают e и условно обозначают базис в $\mathbb{C}[G]$ теми же буквами, что и элементы группы:

$$\mathbb{C}[G] = \text{Span}_{\mathbb{C}}(g_1, \dots, g_N) \Rightarrow$$

$$\forall u \in \mathbb{C}[G]: u = \sum_{k=1}^N u_k g_k, u_k \in \mathbb{C}.$$

Эта некоммутативная (где кабели G) алгебра обрывает Хейфова структура:

□ На базисных элементах $\{g_i\}_{i=1}^n$ $n=18$ ко-структура задается соотношениями:

$$\begin{aligned} \Delta(g_i) &= g_i \otimes g_i && \text{гомоморфизмы} \\ \varepsilon(g_i) &= 1 && \\ S(g_i) &= g_i^{-1} && \text{Антигомоморфизм.} \end{aligned}$$

Упражнение

Проверьте все аксиомы алгебры Кофа для приведенных выше формул.

Зам. ко-умножение снова ко-коммутатив.

Зам. Проверено $\Delta(g_i) = g_i \otimes g_i$ даёт известный закон тензорного умножения представлений группы: если $T_V: G \rightarrow \text{End}(V)$ и $T_U: G \rightarrow \text{End}(U)$ 2 представления ~~в~~ в пространствах V и U , то в их тензорном произведении представление групповой алгебры задается формулой:

$$\begin{aligned} \sum c_k g_k &\mapsto \sum c_k \hat{T}_V(g_k) \otimes \hat{T}_U(g_k) \in \\ &\in \text{End}(V) \otimes \text{End}(U) = \\ &= \text{End}(V \otimes U) \end{aligned}$$

Упражнение* Пусть задано $= 19 =$
 представление \mathcal{G} в конечномерном
 линейном пространстве V :

$$T: \mathcal{G} \rightarrow \text{End}(V): \forall g \in \mathcal{G} \mapsto \hat{T}(g) \in \text{End}(V)$$

Терминология: пространство V в котором
 действует линейное представление \mathcal{G} назы-
 вается также \mathcal{G} -модулем.

Постройте по данному представлению
 T и Хопфову структуре $\{\mathcal{G}\}$
 представление \mathcal{G} в $\text{End}(V)$:

$$\forall g \in \mathcal{G} \mapsto \hat{Q}(g) \in \text{End}(\text{End}(V)).$$

Найдите выражение где действие
 $\hat{Q}(g) \triangleright \hat{F}$, где \hat{F} - элемент из
 $\text{End}(V)$.

3. Алгебра гладких (∞ дифференциру-
 емых) функций на группе M .

Рассмотрим коммутативную алгебру
 $\mathcal{F}(G)$ ∞ дифф. функций на группе M \mathcal{G} :

$$f: \mathcal{G} \rightarrow \mathbb{C}, \quad (f_1 \cdot f_2)(g) \stackrel{\text{def}}{=} f_1(g) \cdot f_2(g) -$$

-поточечное умножение,

$$(\alpha f_1 + \beta f_2)(g) = \alpha f_1(g) + \beta f_2(g), \quad \alpha, \beta \in \mathbb{C}$$

Это, очевидно, образ, = 20 =
 ассоциативная алгебра с $1_{\mathcal{F}}$ — функцией,
 соответствующей ϵ :

$$1_{\mathcal{F}}(g) = 1 \quad \forall g \in \mathcal{G}.$$

При построении хаффовской структуры
 возникают специфические трудности с мертвых
 пространства сложность: во первых,

$$\mathcal{F}(\mathcal{G}) \otimes \mathcal{F}(\mathcal{G}) \neq \mathcal{F}(\mathcal{G} \times \mathcal{G}),$$

пространство $\mathcal{F}(\mathcal{G} \times \mathcal{G})$, вообще говоря,
 сильно больше. Но если, как это

сделаем мы, $\mathcal{F}(\mathcal{G})$ — множество
магных ф-ций, то

$$\mathcal{F}(\mathcal{G} \times \mathcal{G}) \cong \mathcal{F}(\mathcal{G}) \hat{\otimes} \mathcal{F}(\mathcal{G}),$$

где $\hat{\otimes}$ означает расширение
 обобщенное тензорное произведение
сходящимися рядами, построенными
 из всех элементов $\mathcal{F}(\mathcal{G})$ таких, что
 ряд $\sum_{k=0}^{\infty} f_k \otimes h_k$ сходится в любой

точке $(g_1, g_2) \in \mathcal{G} \times \mathcal{G}$: то есть, $\forall g_1, g_2 \in \mathcal{G}$
 существуют конечные пределы:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^n f_k(g_1) h_k(g_2).$$

С таким попарным умножением $= 2!$ есть морфизм

$$\mathcal{T}(G) \hat{\otimes} \mathcal{T}(G) \cong \mathcal{T}(G \times G)$$

на $G \times G$. ∞ дифференцируемые функции

Действительно, пусть $\psi \in \mathcal{T}(G \times G)$. Ее значение $\psi(g_1, g_2)$ есть гладкая функция в 2-х наборах групповых параметров, характеризующих g_1 и g_2 . Разложим ψ в ряд по параметрам g_1 (или g_2). Тогда коэффициенты этого разложения будут функциями от g_2 (или, соотв., g_1):

$$\psi(g_1, g_2) = \sum_{i=0}^{\infty} f_i(g_1) h_i(g_2) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \psi = \sum_{i=0}^{\infty} f_i \otimes h_i \in \mathcal{T}(G) \hat{\otimes} \mathcal{T}(G).$$

Здесь мы по определению полагаем

$$\left(\sum f_i \otimes h_i \right) (g_1, g_2) := \sum_i f_i(g_1) h_i(g_2).$$

Зададим теперь на коммутативной алгебре $\mathcal{T}(G)$ структуру алгебры Хопфа.

IV) коумножение $\Delta: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{F} \hat{\otimes} \mathcal{F} \stackrel{=22=}{=}$

$$(\Delta f)(g_1, g_2) := f(g_1 \cdot g_2)$$

$$\varepsilon(f) := f(e_G) \text{ — коединица}$$

↑
Единица группы G .

$$S(f)[g] := f(g^{-1})$$

$$\forall f \in \mathcal{F}, \forall g \in G$$

Доказательство:

Представим функцию Δf в виде,
обуславливаясь више:

$$\Delta f = \sum_i \Phi_i' \otimes \Phi_i'', \text{ где } \Phi_i' \text{ и } \Phi_i'' \in \mathcal{F}(G) \text{ и}$$

где $\forall g_1, g_2 \in G$:

$$\sum_i \Phi_i'(g_1) \Phi_i''(g_2) = f(g_1 \cdot g_2)$$

Заметим, что разбираемый пример
представляет собой не кокоммутатив-
ную алгебру Хопфа:

$$\begin{aligned} (P \circ \Delta)(f)(g_1, g_2) &= \sum_i \Phi_i''(g_1) \Phi_i'(g_2) = \\ &= f(g_2 g_1) \neq f(g_1 g_2) = \Delta(f)(g_1, g_2) \end{aligned}$$

если G неабелева.

Теперь коассоциативность Δ =23=
 следует из ассоциативности группового
 умножения:

$$(id \otimes \Delta) \circ \Delta f = \sum_i \phi_i' \otimes \left(\sum_j \tilde{\phi}_{ij} \otimes \tilde{\phi}_{ij} \right)$$

Здесь $\Delta \phi_i'' = \sum_j \tilde{\phi}_{ij} \otimes \tilde{\phi}_{ij}$ и

где $\forall g, h \in G: \sum_{ij} \tilde{\phi}_{ij}(g) \tilde{\phi}_{ij}(h) = \phi_i''(gh)$.

Теперь получаем:

$$(id \otimes \Delta) \circ \Delta f(g_1, g_2, g_3) =$$

$$= \sum_{ij} \phi_i'(g_1) \tilde{\phi}_{ij}(g_2) \tilde{\phi}_{ij}(g_3) =$$

$$= \sum_i \phi_i'(g_1) \phi_i''(g_2 \cdot g_3) = f(g_1 \cdot (g_2 \cdot g_3))$$

Аналогично

$$(\Delta \otimes id) \circ f(g_1, g_2, g_3) = f((g_1 \cdot g_2) \cdot g_3)$$

В силу ассоциативности умножения
 в G и произвольности $f \in \mathcal{F}(G)$,
 заключаем, что

$$(id \otimes \Delta) \circ \Delta = (\Delta \otimes id) \circ \Delta.$$

$$m \circ (id \otimes S) \Delta(f) = m \left(\sum_i \phi_i' \otimes S(\phi_i'') \right) \stackrel{2.1}{=} \\ = \sum_i \phi_i' \cdot S(\phi_i'')$$

Каждая произвольная $g \in \mathcal{G}$ это гаджет.

ем так:

$$\sum_i \phi_i'(g) S(\phi_i'')(g) = \sum_i \phi_i'(g) \phi_i''(g^{-1}) = \\ = f(g \cdot g^{-1}) = f(e_e) = \varepsilon(f) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow m \circ (id \otimes S) \circ \Delta = \eta \circ \varepsilon$$

Второе свойство проверяется аналогично.

$$(\varepsilon \otimes id) \circ \Delta(f) = \sum_i \varepsilon(\phi_i') \otimes \phi_i'' = \\ = \sum_i \phi_i'(e_e) \otimes \phi_i''$$

Поэтому для $\forall g \in \mathcal{G}$:

$$(\varepsilon \otimes id) \circ \Delta(f)(g) = \sum_i \phi_i'(e_e) \phi_i''(g) = \\ = f(e_e \cdot g) = f(g) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (\varepsilon \otimes id) \circ \Delta(f) = f \quad \forall f \in \mathcal{F}(\mathcal{G}) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (\varepsilon \otimes id) \circ \Delta = id.$$

Упражнение ^{*}

=25=

Проверьте свойства (где $\Gamma(G)$)

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

$$(ii) \varepsilon \circ S = \varepsilon$$
