

# Основы теории открытых квантовых систем. Лекция 7.

Теретёнков Александр Евгеньевич

27 октября 2020 г.

Ранее...

## Уравнение ГКСЛ

$$\frac{d}{dt}\rho_t = -i[H, \rho_t] + \sum_j \left( C_j \rho_t C_j^\dagger - \frac{1}{2} C_j^\dagger C_j \rho_t - \frac{1}{2} \rho_t C_j^\dagger C_j \right)$$

# Вполне положительные отображения

Линейное отображение  $\Phi : \mathbb{C}^{n \times n} \rightarrow \mathbb{C}^{n \times n}$  называется **положительным**, если

$$\Phi(X) \geqslant 0 \quad \forall X \geqslant 0$$

# Вполне положительные отображения

Линейное отображение  $\Phi : \mathbb{C}^{n \times n} \rightarrow \mathbb{C}^{n \times n}$  называется **положительным**, если

$$\Phi(X) \geqslant 0 \quad \forall X \geqslant 0$$

Линейное отображение  $\Phi : \mathbb{C}^{n \times n} \rightarrow \mathbb{C}^{n \times n}$  называется **вполне положительным**, если отображение

$$\Phi \otimes I_n : \mathbb{C}^{n^2 \times n^2} \rightarrow \mathbb{C}^{n^2 \times n^2}$$

положительно.

# Вполне положительные отображения

Вполне положительность в более явном виде:

$$\Phi \otimes I_n \underbrace{\begin{pmatrix} A_{11} & \cdots & A_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{n1} & \cdots & A_{nn} \end{pmatrix}}_{\forall \geq 0} = \begin{pmatrix} \Phi(A_{11}) & \cdots & \Phi(A_{1n}) \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ \Phi(A_{n1}) & \cdots & \Phi(A_{nn}) \end{pmatrix} \geq 0$$

# Вполне положительные отображения

Иногда также вводят  $k$ -положительное отображения:

Отображение называется  **$k$ -положительным**, если  
отображение

$$\Phi \otimes I_k : \mathbb{C}^{nk \times nk} \rightarrow \mathbb{C}^{nk \times nk}$$

положительно.

# Вполне положительные отображения

Отображение сохраняет след, если

$$\mathrm{Tr} \Phi(X) = \mathrm{Tr} X, \quad \forall X \in \mathbb{C}^{n \times n}$$

Сохраняющее след вполне положительное отображение называется **квантовым каналом** (в представлении Шредингера). Отметим, что если  $\Phi$  сохраняет след, то и  $\Phi \otimes I_k$  сохраняет след.

# Вполне положительные отображения

Положительные отображения являются аналогом матриц с неотрицательными коэффициентами. Очевидно, что если  $A$  — матрица с неотрицательными коэффициентами, то  $A \otimes I_k$  тоже такова, поэтому в классическом случае условие вполне положительности является излишним.

# Вполне положительные отображения

Положительные отображения являются аналогом матриц с неотрицательными коэффициентами. Очевидно, что если  $A$  — матрица с неотрицательными коэффициентами, то  $A \otimes I_k$  тоже такова, поэтому в классическом случае условие вполне положительности является излишним.

Условие нормировки выделяющее стохастической матрицы  $e^T P p = e^T p$  аналогично условию сохранению следа. Поэтому квантовые каналы являются аналогами стохастических матриц (классических каналов).

## Вполне положительные отображения

Отображение называется унитальным (сохраняющим единицу), если

$$\Phi(I) = I$$

## Вполне положительные отображения

Отображение называется унитальным (сохраняющим единицу), если

$$\Phi(I) = I$$

**Утверждение.**  $\text{Tr } \Phi(X) = \text{Tr } X, \quad \forall X \in \mathbb{C}^{n \times n} \Leftrightarrow \Phi^*(I) = I.$

# Вполне положительные отображения

Отображение называется унитальным (сохраняющим единицу), если

$$\Phi(I) = I$$

**Утверждение.**  $\text{Tr } \Phi(X) = \text{Tr } X, \quad \forall X \in \mathbb{C}^{n \times n} \Leftrightarrow \Phi^*(I) = I.$

**Доказательство:**

$$\text{Tr } X = \text{Tr } \Phi(X) = \text{Tr } I^\dagger \Phi(X) = \text{Tr}(\Phi^*(I))^\dagger X$$

Выбирая в качестве  $X = |i\rangle\langle j|$ , получим  $\Phi^*(I) = I$ .



# Вполне положительные отображения

Отображение называется унитальным (сохраняющим единицу), если

$$\Phi(I) = I$$

**Утверждение.**  $\text{Tr } \Phi(X) = \text{Tr } X, \quad \forall X \in \mathbb{C}^{n \times n} \Leftrightarrow \Phi^*(I) = I.$

**Доказательство:**

$$\text{Tr } X = \text{Tr } \Phi(X) = \text{Tr } I^\dagger \Phi(X) = \text{Tr}(\Phi^*(I))^\dagger X$$

Выбирая в качестве  $X = |i\rangle\langle j|$ , получим  $\Phi^*(I) = I$ . □

Поэтому можно говорить, что унитальное вполне положительное отображение задаёт квантовый канал в представлении Гейзенberга.

# Вполне положительные отображения

Отображение называется унитальным (сохраняющим единицу), если

$$\Phi(I) = I$$

**Утверждение.**  $\text{Tr } \Phi(X) = \text{Tr } X, \quad \forall X \in \mathbb{C}^{n \times n} \Leftrightarrow \Phi^*(I) = I.$

**Доказательство:**

$$\text{Tr } X = \text{Tr } \Phi(X) = \text{Tr } I^\dagger \Phi(X) = \text{Tr}(\Phi^*(I))^\dagger X$$

Выбирая в качестве  $X = |i\rangle\langle j|$ , получим  $\Phi^*(I) = I$ . □

Поэтому можно говорить, что унитальное вполне положительное отображение задаёт квантовый канал в представлении Гейзенберга.

В классике, аналогом этого утверждения была возможность переписать условие нормировки как  $P^T e = e$ .

# Вполне положительные отображения

Вполне положительное отображение, которое одновременно сохраняет след и унитально, часто называют **бистохастическим** каналом (иногда унитальным), так как оно аналогично бистохастическим матрицам  $P\mathbf{e} = \mathbf{e}$ ,  $P^T\mathbf{e} = \mathbf{e}$ .

# Соответствие Чоя-Ямилковского

Максимально сцепленное состояние в  $\mathbb{C}^n \otimes \mathbb{C}^n$

$$|\Omega\rangle = \frac{1}{\sqrt{n}} \sum_{j=1}^n |j\rangle \otimes |j\rangle$$

$$|\Omega\rangle\langle\Omega| = \frac{1}{n} \sum_{i,j=1}^n |i\rangle\langle j| \otimes |i\rangle\langle j|$$

# Соответствие Чоя-Ямилковского

Соответствие (иногда говорят изоморфизм) Чоя-Ямилковского:  
Каждому линейному отображению  $\Phi : \mathbb{C}^{n \times n} \rightarrow \mathbb{C}^{n \times n}$   
сопоставим  $n^2 \times n^2$ -матрицу

$$\rho_\Phi = \Phi \otimes I_n(|\Omega\rangle\langle\Omega|).$$

# Соответствие Чоя-Ямилковского

**Упражнение.** Соответствие Чоя-Ямилковского является обратимым. Обратное соответствие задаётся формулой

$$\Phi(X) = n \operatorname{Tr}_R \rho_\Phi(I \otimes X^T)$$

$X^T$  — транспонирование в базисе  $|j\rangle$

# Соответствие Чоя-Ямилковского

Если  $\Phi$  — квантовый канал, то  $\rho_\Phi$  является матрицей плотности.

**Доказательство:** В силу вполне положительности

$$\Phi \otimes I_n(|\Omega\rangle\langle\Omega|) \geqslant 0.$$

В силу сохранения нормировки  $\rho_\Phi$  — положителен. □

# Представление Краусса

**Утверждение.**  $\Phi$  — канал тогда и только тогда, когда

$$\Phi(\rho) = \sum_{l=1}^{n'} W_l \rho W_l^\dagger, \quad \sum_{l=1}^{n'} W_l^\dagger W_l = I_n.$$

(минимальное число членов будем называть крауссовским рангом  $W - \text{rank}\Phi$ ).

# Представление Крауса

**Доказательство:** Произвольную матрицу плотности можно представить в виде

$$\rho_{\Phi} = \sum_{l=1}^{n'} |w_l\rangle\langle w_l|, \quad n' \leq n^2, \quad |w_l\rangle \in \mathbb{C}^{n^2},$$

где  $\min n' = \text{rank } \rho_{\Phi}$ . В частности всегда можно выбрать  $\langle w_l | w_k \rangle = \|w_l\|^2 \delta_{lk}$ .

Введём матрицы  $W_l \in \mathbb{C}^{n \times n}$  по формуле

$$\langle k | W_l | i \rangle = \sqrt{n} \langle k \otimes i | w_l \rangle$$

# Представление Крауса

Подставляя в  $\langle k \otimes i | \rho_\Phi | m \otimes j \rangle = \frac{1}{n} \langle k | \Phi(|i\rangle\langle j|) | m \rangle$

$$\frac{1}{n} \sum_{l=1}^{n'} \sum_{i,j} \langle i | \rho | j \rangle \langle k | W_l | i \rangle \langle j | W_l^\dagger | m \rangle = \frac{1}{n} \langle k | \Phi(\rho) | m \rangle$$

$$\sum_{l=1}^{n'} \sum_{i,j} \langle k | W_l | i \rangle \langle i | \rho | j \rangle \langle j | W_l^\dagger | m \rangle = \langle k | \Phi(\rho) | m \rangle$$

$$\sum_{l=1}^{n'} W_l \rho W_l^\dagger = \Phi(\rho)$$

Сохранение следа

$$\sum_{l=1}^{n'} W_l^\dagger W_l = I_n$$

# Представление Крауса

Наоборот, если

$$\Phi(\rho) = \sum_{l=1}^{n'} W_l \rho W_l^\dagger,$$

то для  $X \geq 0$

$$\begin{aligned}\Phi \otimes I_n(X) &= \sum_{l=1}^{n'} W_l \otimes I_n X (W_l \otimes I_n)^\dagger = \\ &= \sum_{l=1}^{n'} \sum_x W_l \otimes I_n |x\rangle\langle x| (W_l \otimes I_n)^\dagger \geq 0 \quad \square\end{aligned}$$

# Представление Крауса

$$\begin{pmatrix} W_1 \\ \vdots \\ W_{n'} \end{pmatrix}$$

— матрица из  $n$  ортонормированных векторов (репер) в  $k = n \times n'$ -мерном пространстве. Множество таких ортонормированных наборов называется (комплексным) многообразием Штифеля при фиксированных  $n$  и  $k$ .

$$\begin{pmatrix} W_1^\dagger & \cdots & W_{n'}^\dagger \end{pmatrix} \begin{pmatrix} W_1 \\ \vdots \\ W_{n'} \end{pmatrix} = I_n$$

Унитальность

$$\sum_{l=1}^{n'} W_l W_l^\dagger = I_n$$

# Представление Краусса

Разложение Краусса в ортонормированном базисе

$$W_l = \sum_{i=1}^{n^2} F_i \operatorname{Tr}(F_i^+ W_l), \quad \operatorname{Tr} F_i^+ F_j = \delta_{ij}$$

$$\Phi(\rho) = \sum_{l=1}^{n'} W_l \rho W_l^\dagger = \sum_{i,j=1}^{n^2} \underbrace{\sum_{l=1}^{n'} \operatorname{Tr}(F_i^+ W_l) \overline{\operatorname{Tr}(F_j^+ W_l)} F_i \rho F_j^\dagger}_{C_{ij}}$$

$$C \geqslant 0$$

# Сводная таблица для представления Чоя-Ямилковского

$\Phi : \mathbb{C}^{n \times n} \rightarrow \mathbb{C}^{n \times n}$	$\rho_\Phi : \mathbb{C}^n \otimes \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}$
$\Phi(X^\dagger) = \Phi(X)^\dagger$	$\rho_\Phi^\dagger = \rho_\Phi$
$\text{tr } \Phi(\rho) = \text{tr } \rho$	$\text{Tr}_R \rho_\Phi = \frac{I_n}{n}$
$\Phi(I) = I$	$\text{Tr}_S \rho_\Phi = \frac{I_n}{n}$
$(\Phi \otimes I_n)(X) \geq 0, \forall X \geq 0$	$\rho_\Phi \geq 0$
$(\Phi \otimes I_k)(X) \geq 0, \forall X \geq 0, k \leq n$	$\langle \psi   \rho_\Phi   \psi \rangle \geq 0, S - \text{rank}( \psi\rangle) = k$
$\Phi(\rho) = \sum_l W_l \rho W_l^\dagger$	$\rho_\Phi = \sum_l  w_l\rangle \langle w_l $
$W - \text{rank} \Phi$	$\text{rank} \rho_\Phi$
$\text{tr } F_l^\dagger F_k = \delta_{lk}$	$\langle \varphi_l   \varphi_k \rangle = \delta_{lk}$
$\Phi(\rho) = \sum_{lk} C_{lk} F_l \rho F_k^\dagger$	$\rho_\Phi = \sum_{lk} C_{lk}  \varphi_l\rangle \langle \varphi_k $

$S - \text{rank}(|\psi\rangle) \equiv \text{rank Tr}_R |\psi\rangle \langle \psi|$  — ранк Шмидта.

# Представление Стайнспринга

Резервуар  $R' = \mathbb{C}^{n'}$

$$\Phi(\rho) = \text{Tr}_{R'} U(\rho \otimes |1\rangle\langle 1|)U^\dagger$$

$$(U|i \otimes 1\rangle = \sum_{l=1}^{n'} W_l |i \otimes l\rangle)$$

Достроим набор ортонормированных векторов до  
ортонормированного базиса

$$U = \begin{pmatrix} W_1 & \dots \\ \vdots & \\ W_{n'} & \dots \end{pmatrix}$$

$$U(\rho \otimes |1\rangle\langle 1|)U^\dagger = \begin{pmatrix} W_1 \rho W_1^\dagger & \dots \\ \vdots & \\ W_{n'} \rho W_{n'}^\dagger & \dots & W_{n'} \rho W_{n'}^\dagger \end{pmatrix}$$