

# Квантовые преобразования и квантовые каналы

Ксения Икаева

Лаборатория квантовой теории информации МФТИ

г.Долгопрудный, 2017

# Квантовые преобразования

Классическое состояние описывается вектором распределения вероятностей  $\mathbf{q}$  и преобразуется с матрицей вероятностей перехода (матрицей эволюции)  $E$ :

$$\mathbf{q}' = E\mathbf{q}.$$

Квантовое состояние описывается матрицей плотности  $\rho$  и преобразуется по закону

$$\rho' = \Phi[\rho].$$

Отображение  $\Phi$  называется квантовым преобразованием.

Два простых примера квантовых преобразований:

- унитарное преобразование

$$\Phi(\rho) = U\rho U^\dagger$$

- измерение

$$\Phi(\rho) = M_m \rho M_m^\dagger$$

## Существуют три эквивалентных подхода к квантовым преобразованиям.

- Взаимодействие между системой и средой (динамика как следствие этого взаимодействия)
- Представление операторной суммой
- Физические аксиомы (квантовые преобразования описываются на языке физических аксиом)

# Взаимодействие с окружением

Одно из трех эквивалентных определений квантовых преобразований:

$$\Phi(\rho) = \text{tr}_{env}[U(\rho \otimes \rho_{env})U^\dagger].$$

Предполагаем, что исходное состояние - прямое произведение. Достаточно описывать окружение с размерностью  $d^2$ , если размерность пространства основной системы  $d$  и считать, что среда в начальный момент находится в чистом состоянии.

# Представление операторной суммой (Крауса)

$|e_0\rangle\langle e_0|$  - исходное состояние среды,  $|e_k\rangle$  - ОНБ в ее пространстве состояний.

$$\Phi(\rho) = \sum_k \langle e_k | U[\rho \otimes |e_0\rangle\langle e_0|] U^\dagger | e_k \rangle = \sum_k E_k \rho E_k^\dagger$$

$E_k = \langle e_k | U | e_0 \rangle$  - операторы Крауса. Для сохраняющих след квантовых преобразований

$$\sum_k E_k^\dagger E_k = I$$

(в общем случае  $\sum_k E_k^\dagger E_k \leq I$ ). Это **второе определение** квантового преобразования.

# Обратная задача

Найти модельную среду и взаимодействие, которые приводят к преобразованию с заданными операторами Крауса. Имеет ли она решение? - да.

Приведем доказательство для сохраняющего след отображения, у которого  $\sum_k E_k^\dagger E_k = I$ . Найдем унитарный оператор  $U$ .

Пусть среда в начальный момент находится в чистом состоянии  $|e_0\rangle$ ,  $|\psi\rangle$ -некоторый вектор состояния системы. Определим оператор  $U$  со следующим действием на состояние вида  $|\psi\rangle|e_0\rangle$ :

$$U|\psi\rangle|e_0\rangle = \sum_k E_k |\psi\rangle|e_k\rangle.$$

Тогда для произвольных  $|\psi\rangle$  и  $|\phi\rangle$  имеем

$$\langle\psi|\langle e_0|U^\dagger U|\phi\rangle|e_0\rangle = \sum_k \langle\psi|E_k^\dagger E_k|\phi\rangle = \langle\psi|\phi\rangle$$

из соотношения полноты для операторов Крауса. Значит, **U можно расширить до унитарного оператора, действующего на всем пространстве объединенной системы.** Так же легко проверить, что

$$\text{tr}_E[U(\rho \otimes |e_0\rangle\langle e_0|)U^\dagger] = \sum_k E_k \rho E_k^\dagger,$$

что и требовалось доказать.



# Аксиоматический подход

Определим квантовое преобразование  $\Phi$  как отображение из множества операторов плотности  $Q_1$  в множество операторов плотности  $Q_2$ , удовлетворяющее трем аксиомам.

**A1**  $tr(\Phi(\rho))$  - вероятность процесса.  $0 \leq tr(\Phi(\rho)) \leq 1$ .

**A2**  $\Phi$  линейно на  $Q_1$ .

**A3**  $\Phi$  - вполне положительное.

**Remark** Если  $tr(\Phi(\rho)) = tr(\rho) = 1$ , то это определение квантового канала.

## Теорема

Отображение  $\Phi$  удовлетворяет аксиомам **A1**, **A2**, **A3** тогда и только тогда, когда

$$\Phi(\rho) = \sum_i E_i \rho E_i^\dagger$$

для некоторого набора операторов  $E_i$ , которые отображают исходное гильбертово пространство в результирующее гильбертово пространство, и  $\sum_i E_i^\dagger E_i \leq I$ .

# Кубит

Состояние одного кубита всегда может быть записано в представлении Блоха:

$$\rho = \frac{I + \vec{r} \cdot \vec{\sigma}}{2}$$

$\vec{r}$  - трехкомпонентный действительный вектор. Произвольное сохраняющее след квантовое преобразование эквивалентно отображению вида

$$\vec{r} \rightarrow \vec{r}' = M\vec{r} + \vec{c}$$

$M$  - действительная матрица. Это аффинное отображение, переводящее сферу Блоха в себя.

То есть для кубитов есть взаимно-однозначное соответствие с точками в трехмерном геометрическом пространстве. Для кутритов, например, такого нет.

# Примеры

1. Канал с переворотом фазы (dephasing).

$$E_0 = \sqrt{p}I = \sqrt{p} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad E_1 = \sqrt{1-p}Z = \sqrt{1-p} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$$

$$\vec{r} = \begin{pmatrix} r_x \\ r_y \\ r_z \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} (2p-1)r_x \\ (2p-1)r_y \\ r_z \end{pmatrix}$$

Сжатие к оси z.

## 2. Затухание амплитуды (amplitude damping).

$$E_0 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & \sqrt{1-\gamma} \end{pmatrix}, \quad E_1 = \begin{pmatrix} 0 & \sqrt{\gamma} \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Нужен для описания явлений, связанных с потерями энергии в квантовых системах.

## Определение 1

Отображением Ландау-Стритера<sup>1</sup> называется отображение вида

$$\Phi(\rho) = \frac{1}{j(j+1)}(J_x \rho J_x + J_y \rho J_y + J_z \rho J_z),$$

где  $J_x, J_y, J_z$  - генераторы группы  $SU(2)$  в представлении матриц размерности  $2j+1$ .

Что о нем известно?

- является неунитарным экстремальным каналом ( $j > 1/2$ )
- обладает свойством унитарности  $\Phi(\mathbb{I}) = \mathbb{I}$ .

---

<sup>1</sup>L. J. Landau, R. F. Streater. On Birkhoff's theorem for doubly stochastic completely positive maps of matrix algebras // Linear Algebra and its Applications **193**, 1 (1993)

## Случай $j = 1/2$

$$\Phi(\rho) = \frac{1}{3}\sigma_\alpha\rho\sigma_\alpha$$

Является random unitary. При больших спинах это свойство не сохраняется. На сфере Блоха:

$$\vec{r} \rightarrow -\frac{\vec{r}}{3}$$

То есть это инверсия со сжатием. Обычная инверсия (NOT) -  $\sigma_x$ - инверсия вокруг одной оси. Это не вполне положительное отображение. ЛС в этом случае - его SPA.



Так как  $\Phi$  является вполне положительным отображением, то из **теоремы Стайнспринга** следует, что существует оператор плотности окружения  $\rho_{env}$  и унитарный оператор  $U$ , такие что

$$\Phi(\rho) = tr_{env} \left( U(\rho \otimes \rho_{env}) U^\dagger \right)$$

(представление Стайнспринга).

Обозначим  $B(H_{sys}), B(H_{env})$  — линейное пространство всех эрмитовых операторов в  $H_{sys}$  и  $H_{env}$  соответственно. Тогда  $\Phi: B(H_{sys}) \rightarrow B(H_{sys}), U: H_{sys} \otimes H_{env} \rightarrow H_{sys} \otimes H_{env}$ .

## Случай $j = 1$

Рассмотрим частный случай  $j = 1$  ( $\dim H_{\text{sys}} = 2j + 1 = 3$ ). В этом случае генераторы группы  $SU(2)$  в представлении матриц  $3 \times 3$  есть

$$J_x = \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 \end{pmatrix}, \quad J_y = \begin{pmatrix} 0 & -\frac{i}{\sqrt{2}} & 0 \\ \frac{i}{\sqrt{2}} & 0 & -\frac{i}{\sqrt{2}} \\ 0 & \frac{i}{\sqrt{2}} & 0 \end{pmatrix},$$
$$J_z = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -1 \end{pmatrix}.$$

**Задача 1.** Найти представление Стайнспринга.

**Решение.** Будем искать явный вид представления Стайнспринга с размерностью окружения  $\dim H_{env} = 3$ .  
 Запишем оператор  $U$  в виде

$$U = \sum_{i,j} E_{ij} \otimes |e_i\rangle\langle e_j|,$$

где  $|e_i\rangle \in H_{env}$  — базисные векторы,  $E_{ij}: H_{sys} \rightarrow H_{sys}$ ,  $i, j \in \overline{1,3}$ .  
 Пусть  $\rho_{env} = |e_1\rangle\langle e_1|$ . Тогда

$$\text{tr}_{env}\{U(\rho_{sys} \otimes \rho_{env})U^\dagger\} = \sum_k A_k \rho_{sys} A_k^\dagger,$$

$$A_k \equiv E_{k1} = (\mathbb{I} \otimes \langle e_k|)U(\mathbb{I} \otimes |e_1\rangle).$$

Тогда  $A_k = \frac{1}{\sqrt{j(j+1)}}J_k = \frac{1}{\sqrt{2}}J_k$ ,  $k \in x, y, z$  или  $k \in \overline{1,3}$ .

Из условий  $A_k = \frac{1}{\sqrt{2}} J_k$ ,  $k \in \{x, y, z\}$  и унитарности  $UU^\dagger = U^\dagger U = \mathbb{I}$  найдем:

$$\tilde{U} = \left( \begin{array}{ccc|ccc|ccc} 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 & \frac{i}{\sqrt{2}} & 0 & 0 & -\frac{i}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 & -\frac{i}{2\sqrt{2}} + \frac{1}{2} & 0 & 0 & \frac{1}{2\sqrt{2}} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & \frac{i}{2} \\ \hline 0 & -\frac{i}{2} & 0 & 0 & 0 & 0 & \frac{i}{\sqrt{2}} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{i}{2} & 0 & -\frac{i}{2} & 0 & \frac{1}{2\sqrt{2}} & 0 & 0 & -\frac{i}{2\sqrt{2}} - \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{i}{2} & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ \hline \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & 0 & 0 & \frac{i}{2} - \frac{1}{2\sqrt{2}} & 0 & 0 & -\frac{i}{2\sqrt{2}} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & \frac{1}{2\sqrt{2}} & 0 & 0 & \frac{1}{2} - \frac{i}{2\sqrt{2}} & 0 \end{array} \right),$$

$\tilde{U} = SWAP \ U \ SWAP$ , где  $SWAP$  - оператор перестановки, т.е.  
 $\tilde{U} : H_{env} \otimes H_{sys} \rightarrow H_{env} \otimes H_{sys}$ .  $\rho_{env} = |e_1\rangle\langle e_1|$ ,  $|e_1\rangle$  — базисный вектор из  $H_{env}$ .

Перейдем от  $\tilde{U}$  к  $U$  и окончательно получим представление Стайнспринга:

$$U = \left( \begin{array}{ccc|ccc|ccc} 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 & \frac{i}{\sqrt{2}} & -\frac{i}{2} \\ 0 & 0 & \frac{i}{\sqrt{2}} & -\frac{i}{2} & 0 & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & 0 & 0 & \frac{i}{2} - \frac{1}{2\sqrt{2}} & -\frac{i}{2\sqrt{2}} & 0 & 0 & 0 \\ \hline \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} - \frac{i}{2\sqrt{2}} & \frac{1}{2\sqrt{2}} & \frac{1}{2} & 0 & 0 \\ \frac{i}{2} & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2\sqrt{2}} & -\frac{1}{2} - \frac{i}{2\sqrt{2}} & -\frac{i}{2} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{2} & 0 & 0 & 0 & 0 & \frac{i}{2} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{i}{2} & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2\sqrt{2}} & \frac{1}{2} - \frac{i}{2\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$\rho_{env} = |e_1\rangle\langle e_1|, |e_1\rangle$  — базисный вектор из  $H_{env}$ .

**Задача 2.** Рассмотрим комплементарный канал  $\tilde{\Phi}$  :

$\tilde{\Phi}(\rho) = \text{tr}_{\text{sys}} (U(\rho \otimes \rho_{\text{env}}) U^\dagger)$ . Найти операторы  $E_k$ , такие что

$\tilde{\Phi} = \sum_k E_k \rho E_k^\dagger$  (представление Крауса).

**Решение.** Используя явный вид  $U$ , беря по определению след по системе, можно найти явно операторы Крауса комплементарного канала. Они имеют вид:

$$E_1 = \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & -\frac{i}{2} & 0 \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & 0 \end{pmatrix}, E_2 = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{i}{2} & 0 & -\frac{i}{2} \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, E_3 = \begin{pmatrix} 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{i}{2} & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix}.$$

## Определение 2

Пусть  $S = \sum_{j=1}^d s_j |e_j\rangle\langle e_j|$  — оператор плотности в  $d$ -мерном гильбертовом пространстве  $H_d$  в спектральном представлении.

**Энтропия** оператора плотности  $S$  определяется соотношением

$$H(S) = \sum_{j=1}^d \eta(s_j), \text{ где } \eta(s_j) = \begin{cases} -s_j \log s_j & \text{при } s_j \neq 0, \\ 0, & \text{иначе.} \end{cases}$$

## Определение 3

$\chi$  - пропускной способностью канала  $\Phi$  будем называть величину

$$C_\chi(\Phi) = \sup_{\{\pi_i, S_i\}} \left\{ H \left( \sum_i \pi_i \Phi[S_i] \right) - \sum_i \pi_i H(\Phi[S_i]) \right\},$$

где  $\{\pi_i, S_i\}$  — ансамбль квантовых состояний.



**Задача 3.** Найти  $C_\chi(\Phi)$ .

**Решение.** Известно, что  $0 \leq H(S) \leq \log d$  для любого состояния  $S$  и максимум достигается на хаотическом состоянии  $\bar{S} = \frac{1}{d}\mathbb{I}$ . Так как  $\Phi$  унитарный и  $\sum_i \pi_i = 1$ , то

$$C_\chi(\Phi) = H\left(\Phi\left[\frac{\mathbb{I}}{d}\right]\right) - \min_S H(\Phi[S]),$$

то есть

$$C_\chi(\Phi) = \log d - \min_S H(\Phi[S]),$$
$$d = 3.$$

Следовательно, нужно найти минимальную выходную энтропию.



Прямым вычислением показано, что минимальная выходная энтропия:  $\min_S H(\Phi(S)) = H(\Phi(|\Psi\rangle\langle\Psi|)) = \log 2$  достигается на любом чистом состоянии, то есть  $\forall S : \langle\Psi|\Psi\rangle = 1$  верно  $\min_S H(\Phi(S)) = H(\Phi(|\Psi\rangle\langle\Psi|)) = \log 2$ .

Следовательно, классическая пропускная способность канала равна  $C_\chi(\Phi) = \log d - 1$ , ( $d = 3$ ), то есть

$$C_\chi(\Phi) = \log 3 - 1.$$

## Определение 4

Канал  $\Phi$  называется **деградируемым**, если существует канал  $T$  такой, что  $\tilde{\Phi} = T \circ \Phi$ , и **антидеградируемым**, если существует канал  $T'$ , такой что  $\Phi = T' \circ \tilde{\Phi}$ .

**Задача 4.** Исследовать рассматриваемый канал на деградируемость и антидеградируемость.

## Решение.

Рассмотрим матричное представление каналов  $\Phi$  и  $\tilde{\Phi}$ . Если существует канал  $T$  (или  $T'$ ), то в матричном представлении условие деградируемости (антидеградируемости) примет вид:

$$M_{\tilde{\Phi}} = M_T M_{\Phi} \quad (M_{\Phi} = M_{T'} M_{\tilde{\Phi}}),$$

то есть сведется к умножению соответствующих матриц.

Тогда

$$M_T = M_{\tilde{\Phi}} M_{\Phi}^{-1} \quad (M_{T'} = M_{\Phi} M_{\tilde{\Phi}}^{-1}).$$

## Теорема <sup>2</sup> <sup>3</sup>

*Отображение  $G$  вполне положительно  $\Leftrightarrow$  матрица Чоя  $\Omega_G$  положительно полуопределенная.*

Следовательно, нужно исследовать матрицу Чоя для  $T$  ( $T'$ ) на положительную полуопределенность. Построением явного вида  $\Omega_T$  ( $\Omega_{T'}$ ) можно показать, что в случае канала Ландау-Стритера  $\Phi$  у матрицы Чоя для  $T$  ( $T'$ ) не выполнено условие неотрицательности собственных чисел. Противоречие.

Таким образом, показано отсутствие как деградируемости, так и антидеградируемости рассматриваемого канала  $\Phi$ .

---

<sup>2</sup>A. Jamiolkowski, "Linear transformations which preserve trace and positive semidefiniteness of operators," Rep. Math. Phys. 3, 275 (1972)

<sup>3</sup>M.-D. Choi, "Completely positive linear maps on complex matrices," Linear Algebra Appl. 10, 285 (1975).

# Выводы

Для случая  $j = 1$ :

- найдены явный вид представления Стайнспринга с размерностью окружения  $\dim H_{env} = 3$  и операторы Крауса комплементарного канала;
- показано, что минимальная выходная энтропия:  $\min_{\rho} S(\Phi(\rho)) = \log 2$  достигается на любом чистом состоянии;
- классическая пропускная способность канала равна  $C_{\chi}(\Phi) = \log d - 1$ , ( $d = 3$ );
- показано отсутствие как деградируемости, так и антидеградируемости канала  $\Phi$ .