

# 3 Принципа квантового компьютеринга

Ю.И.Ожигов<sup>1,2</sup>

1. МГУ им. М.В.Ломоносова, Факультет ВМК,
2. ФТИАН им. К.А.Валиева

...

<http://sqi.cs.msu.ru>

<https://vql.cs.msu.ru>

<http://fkk.ftian.ru>

# Содержание

Суть

Введение.

Сложность квантовых состояний

Физический смысл константы  $Q$

Нахождение порядка константы  $Q$  с помощью алгоритма Гровера GSA

Квантовая операционная система

Заключение

Благодарности

Литература

# Суть

1. Итог более чем 20 летних экспериментов в области квантовых компьютеров:
  - получение и надежное детектирование запутанных состояний десятков частиц и подтверждение квантовой нелокальности;
  - создание надежно работающих квантовых криптографических линий связи,
  - необходимость существенной модификации квантовой теории в области сложных систем.
2. Ограничение копенгагенской квантовой теории соотношением неопределенностей "сложность - точность" для любой квантовой системы:

$$C(|\Psi\rangle)A(|\Psi\rangle) \leq Q.$$

3. Принципы квантового компьютеринга: опора на конечномерные модели, ограничение локальных вычислительных ресурсов, аналогия процессов разной природы.

## Введение. Краткая история проекта КК

Квантовый компьютер как проект есть применение квантовой теории к сложным системам для предсказательного моделирования их динамики.

1982. Р.Фейнман: КК должен строиться из элементарных устройств - гейтов, соединением их в схему, наподобие электронных микросхем. Контр-интуитивные свойства запутанности - мгновенное действие на расстоянии - экспериментальный факт (А.Аспек, А.Цайлингер).

1985. Д.Дейч: квантовое вычисление есть унитарная эволюция состояния системы кубитов под управлением классического компьютера. Квантовая криптография физически реализована.

1994-2000. Математики: квантовое вычисление способно решать задачи перебора принципиально быстрее любого классического компьютера (П.Шор, Л.Гровер и др., в том числе нижние оценки квантовой сложности). Декогерентность преодолеем кодами коррекции и разными технологиями квантовых процессоров.

## Введение. Проблема настоящего времени

2000 - н.в. Эксперимент: несколько кубитов работают удовлетворительно.

Декогерентность - общая проблема для всех технологий, и не решается кодами коррекции. Описание декогерентности в виде квантового основного уравнения неприменимо к сложным системам: их окружение не марковское.

Мы можем создавать простые квантовые устройства, но не знаем, как управлять их композицией.

Есть железо для КК но нет квантовой операционной системы.

Стандартный, фейнмановский путь упирается в предел на уровне 10-20 кубитов для любой технологии.

**КК - не технический проект, а фундаментальный вопрос.**

Как правильно ограничить квантовый формализм для продвижения в мир сложных процессов?

Квантовое описание любой системы частиц - только статистическое.

**Квантовое состояние  $|\Psi\rangle = \sum_{j \in J} \lambda_j |\psi_j\rangle$  относится не к одной системе а к серии одинаково приготовленных систем.**

Можно говорить о волновой функции электрона в атоме водорода только потому, что таких атомов гигантское число.

Уникальная система не может иметь квантового состояния.

## Сложность квантовых состояний. Наивный подход

Квантовое состояние  $n$  частиц имеет вид

$$|\Psi\rangle = \sum_{j \in J} \lambda_j |j\rangle \in \mathcal{H}_1 \otimes \mathcal{H}_2 \otimes \dots \otimes \mathcal{H}_n$$

Наивная сложность  $\nu(\Psi)$  есть число частиц в ядре - максимальном запутанном подмножестве частиц.

Например, для состояния  $n$  кубитов

$$\frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{j=1}^{N-1} |j\rangle = \bigotimes_{j=1}^n \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle_j + |1\rangle_j)$$

в  $C^N$ ,  $N = 2^n$  наивная сложность равна 1:

В чем недостаток наивной сложности: для состояния  $n$  кубитов  $\frac{1}{\sqrt{2}}(|00\dots 0\rangle + |11\dots 1\rangle)$  она равна  $n$ , но это состояние очень простое: его можно распутать последовательным применением операторов CNOT.

Нужно более правильное определение сложности.

## Каноническое преобразование и квазичастицы

**Каноническое преобразование есть перестановка векторов базиса.**

Это основной метод редукции сложности в физике многих частиц. Например, если представлять координаты  $\bar{q}$  в виде последовательности битов в их бинарном разложении, так можно упростить динамику цепочки взаимодействующих осцилляторов.

Перейдем к другим координатам по формуле

$$\bar{Q} = \mathcal{F}(\bar{q}), \quad Q_k = Q_k(q_1, q_2, \dots, q_n), \quad k = 1, 2, \dots, n$$

где  $\mathcal{F}$  - преобразование Фурье; мы будем иметь незапутанные состояния так называемых квазичастиц с новыми координатами  $Q_k$  - фононов. Это - перестановка базисных векторов, при которой кубиты уже играют совершенно иную роль.

**Квантовая сложность  $C(\Psi) = \min_{\tau \in S_N} \nu(\tau|\Psi)$  - минимальная наивная сложность состояния по всем перестановкам базисных векторов.**



## Сложность квантовых состояний

Пример канонического преобразования - CNOT:  $|x, y\rangle \rightarrow |x, x \oplus y\rangle$ . Оно распутывает ЭПР пару  $\frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle)$ .

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

## Сложность гамильтонианов

Разложение гамильтониана  $H$ :

$$H = H_{X_1} + H_{X_2} + \dots + H_{X_s}$$

Каноническое преобразование есть перестановка переменных, минимизирующая максимальное из чисел  $|X_1|, |X_2|, \dots, |X_s|$ ; оно называется сложностью  $C(H)$  гамильтониана.

Пример: CNOT есть каноническое преобразование для гамильтониана  $H_1$ .

$$CNOT H_1 CNOT = H_q = \sigma_x^{(1)} \otimes I_2 + I_1 \sigma_x^{(2)}.$$

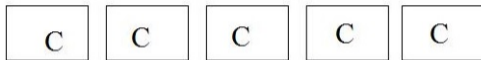
$$H_1 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} = CNOT \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} CNOT.$$

Если мы стартуем с незапутанного состояния, то в эволюции не может появиться состояния сложности большей чем сложность гамильтониана, так как

$$\exp\left(-\frac{i}{\hbar} Ht\right) = \exp\left(-\frac{i}{\hbar} H_{X_1} t\right) \otimes \exp\left(-\frac{i}{\hbar} H_{X_2} t\right) \otimes \dots \otimes \exp\left(-\frac{i}{\hbar} H_{X_s} t\right).$$

## Точность квантового состояния

**Точность** есть число одинаково приготовленных экземпляров физической системы.

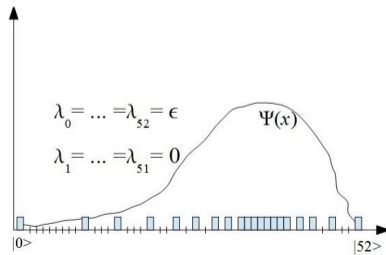
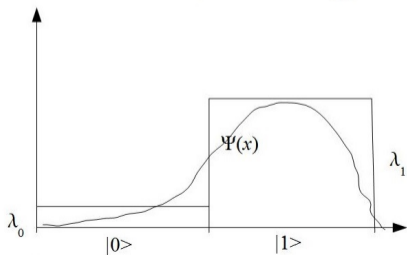
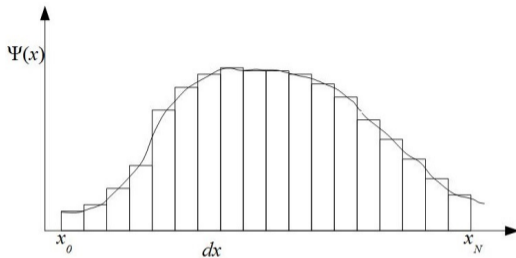


А штук

**Figure:** Сложность · точность = общее число кубитов не может превышать размера оперативной памяти главного компьютера

$$C(|\Psi\rangle)A(|\Psi\rangle) \leq Q.$$

# "Сложность vs точность"



Общее ограничение вычислительного ресурса имеет физический смысл

**Сфера применимости квантовой теории органичена соотношением:**

$$A(\Psi)C(\Psi) \leq Q \quad (1)$$

где константа  $Q$  должна быть найдена в эксперименте. В копенгагенской теории предполагалось что  $Q = \infty$ , современные эксперименты показывают, что эта величина конечна.

Наилучший путь нахождения данной константы - реализация алгоритма Гровера GSA.

## Квантование амплитуды

**Квантовое состояние  $|\Psi\rangle = \sum_{j \in J} \lambda_j |\psi_j\rangle$  относится не к одной системе а к серии одинаково приготовленных систем.** При этом  $|\lambda_j|^2$  есть вероятность обнаружить состояние  $|\psi_j\rangle$  при ее измерении в данном базисе.

Не существует вычислительных ресурсов для фиксации бесконечно маловероятных исходов при точной фиксации возможных базисных состояний, поэтому ненулевые амплитуды  $\lambda_j$  должны быть ограничены снизу некой константой  $\epsilon$ .

Из линейности следует, что они имеют вид

$$\lambda_j = \epsilon n_j + i \epsilon m_j \tag{2}$$

где  $n_j, m_j \in Z$  - целые, а в силу нормировки  $\epsilon = 2^{-Q/2}$ .

# Нахождение порядка константы $Q$ с помощью алгоритма Гровера GSA

GSA решает проблему поиска неизвестного состояния  $|j_0\rangle$  через концентрацию на нем всей амплитуды.

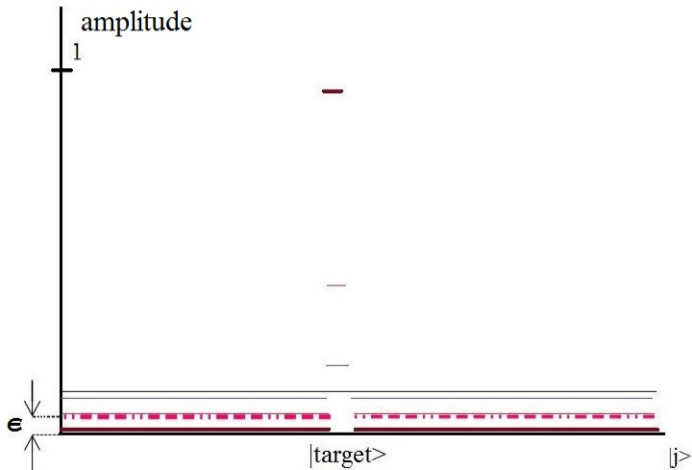
GSA работает на состояниях вида

$$|\Psi_{GSA}(t)\rangle = \alpha \sum_{j \neq j_0, 0 \leq j < N} |j\rangle + \beta |j_0\rangle, \quad (3)$$

где  $\alpha = \cos(t)/\sqrt{N-1}$ ,  $\beta = \sin(t)$  для некоторого  $t$ , и  $N = 2^n$ . Сложность этого состояния равна  $n$  при  $t \neq k\pi/2$  ни для какого целого  $k$ .

Порядок величины  $Q$  можно оценить как максимальное число кубитов, для которых алгоритм GSA дает верный ответ.

# Нахождение порядка константы $Q$ с помощью алгоритма Гровера GSA





# GSA как мера сложности квантового описания реальных процессов

$$C(|\Psi_{GSA}\rangle) = n:$$

мы можем оценить возможность описания физического процесса в терминах общего числа кубитов, для которых GSA дает верный ответ.

Пусть  $t$  - общее время процесса,  $dt$  - шаг по времени, находимый из соотношения неопределенностей  $dE dt = \hbar$ ; тогда число базисных состояний, требуемое для "точной прорисовки" процесса есть  $N = t/dt$  (квантовое блуждание имеет линейную скорость, в противоположность классическому, имеющему скорость  $\sqrt{t}$ .)

## КЭД vs ядерная физика

**Пример 1** Осцилляции Раби для возбужденных состояний атома рубидия  $Ru^{85}$ : длина волны  $1.4 \text{ cm}$   $E_{QED} = \hbar\omega \approx 10^{-17}$ ,  $dt \approx \hbar/E_{QED} = 10^{-10}$ . Общее время рабиевских осцилляций  $t \approx 10^{-6} \text{ sec}$  дает  $N = t/dt \approx 10^4$ ,  $Q \geq 10^4 \approx 2^{13}$  и для того, чтобы их можно было описать в терминах стандартной квантовой механики, GSA должен работать на примерно 13 кубитах, что представляется вполне реальным.

**Пример 2** Распад нестабильного ядра изотопа гелия *Helium* – 6:  
 $He^6 \rightarrow He^5 + n \rightarrow He^4 + 2n$   $E \approx 10 \text{ Mev} \approx 10^{-5} \text{ erg}$ ,  $dt \approx 10^{-22} \text{ sec}$ .  
 $t \approx 1.6 \text{ sec}$ ,  $N = t/dt \approx 10^{22} \approx 2^{73}$ , и если бы с помощью квантовой механики можно было бы корректно описать данный процесс, алгоритм GSA должен был бы работать для хотя бы 73 кубитов, что очень маловероятно.

*(About quantum computer software, Quantum Information and Computation, Vol. 20, No. 7&8 (2020) 570-580)*

## Компьютерное моделирование на квантовом уровне

*Квантовая операционная система  
на суперкомпьютере*

*Физическая часть квантового компьютера  
— прообраз реальной системы  
на квантовых точках, оптических полостях,  
волноводах*

*Реальная система*

## Заключение

Проект квантового компьютера не является техническим, он относится к фундаментальной области - физике сложных систем.

Математический формализм квантовой теории имеет ограничение в виде соотношения неопределенностей "сложность - точность", что ставит предел масштабированию квантового компьютера. Константа этого соотношения имеет физический смысл; от ее значения зависит конфигурация операционной системы квантового компьютера.






Главная цель экспериментов в области квантового компьютеринга - определение значения константы в этом соотношении. Это можно сделать, реализуя алгоритм GSA.

Задача ближайшего времени - создание квантовой операционной системы для гибридного квантового компьютера, пользователь которого будет взаимодействовать только с его классической частью. Это - математическая задача, и ее роль дает возможность нам преодолеть известное отставание в приборной области за счет компьютерного моделирования.






# Благодарности




Работы последнего года по теме доклада выполнены в Московском центре фундаментальной и прикладной математики.

# Литература

-  Shor P. Algorithms for Quantum Computation: Discrete Logarithms and Factoring // Foundations of Computer Science, 1994 Proceedings., 35th Annual Symposium on — IEEE, 1994. — P. 124–134. — ISBN 0-8186-6580-7 — doi:10.1109/SFCS.1994.365700
-  L.Grover, A fast quantum mechanical algorithm for database search, Proceedings, 28th Annual ACM Symposium on the Theory of Computing (STOC), May 1996, pages 212-219. Proceedings, Melville, NY, 2006, vol. 810.
-  C. Monroe, D. M. Meekhof, B. E. King, W. M. Itano, and D. J. Wineland, Demonstration of a Fundamental Quantum Logic Gate, Phys. Rev. Lett. 75, 4714 (1995).
-  G. Rempe, H. Walther, and N. Klein. Observation of quantum collapse and revival in a one-atom maser, Phys. Rev. Lett., 1987, Vol. 58, no. 4, p. 353.
-  A.Khrennikov, Vaxjo Interpretation of Wave Function: 2012, Reconsideration of Foundations-6, AIP, 1508, 244-252 (2012), DOI: 10.1063/1.4773136.

# Литература

-  Aspect, Alain; Dalibard, Jean; Roger, Gérard (December 1982). "Experimental Test of Bell's Inequalities Using Time-Varying Analyzers". *Physical Review Letters*. 49 (25): 1804–1807.
-  Jian-Wei Pan; D. Bouwmeester; M. Daniell; H. Weinfurter; A. Zeilinger (2000). "Experimental test of quantum nonlocality in three-photon GHZ entanglement". *Nature*. 403 (6769): 515–519.
-  J. Bell, "On the Einstein Podolsky Rosen Paradox"; *Physics*, (1964), 1 (3): 195–200.
-  Y.Ozhigov, About quantum computer software, *Quantum Information and Computation*, Vol. 20, No. 7&8 (2020) 570-580.
-  Y.I.Ozhigov, Distributed synthesis of chains with one-way biphotonic control, *Quantum Information and Computation*, vol. 18, 7-8, pp. 0592-0598.

-  V. Ladunov, Y. Ozhigov, N. Skovoroda , Computer simulation of quantum effects in Tavis-Cummings model and its applications, SPIE Proceedings, vol. 10224, International Conference on Micro- and Nano-Electronics 2016; 102242X (2017)  
<https://doi.org/10.1117/12.2267190>
-  Y.Ozhigov, Dark states of atomic ensembles: properties and preparation, Proc. SPIE 10224, International Conference on Micro- and Nano-Electronics 2016, 102242Y (December 30, 2016); doi:10.1117/12.2264516.
-  V.M.Akulin, Dynamics of Complex Quantum Systems, Theoretical and Mathematical Physics, Springer, 2006.