

# Квантовые вычисления

## Лекция 22

1

Идея квантовых компьютеров возникла ~ 1980 г.

Машин Ю.И.

~ 1981 г.

Фейнман 1981

Все окружающая нас природа

"управляется" квантовой механикой, в том числе и техника, используемая для вычислений

Табла компьютеров — магнетизм / электронная  
компонентность } не верн.  
Работа элементов схем — диоды, транзисторы } начал  
дез. законов КМ.

Одним основным элементом классич. компьютера

→ классический бит  $\begin{cases} \text{да} & 1 \\ \text{нет} & 0 \end{cases}$

Например элемент памяти ~~состояния~~.

— малая макроскоп. часть вещества — включает  
большое / макроскопическое число частиц, и поэтому  
фактически является классическим.

В основе идеи квантовых вычислений —

— научиться манипулировать / производить вычисления

1) на достаточно больших системах на квантовом  
уровне, используя квантовые явления —  
— интерференция, запутанность.

2) Число атомов во Вселенной  $N \sim 10^{75}$  (считая 1 атом на  $1 \text{ см}^3$ )

Размерность пространства состояний  $N$  квантовых систем  
 $\sim 2^N$

Если приравнять эти два числа

$$10^{75} = 2^N \Rightarrow N \sim 250 !$$

Кубиты и основные квантовые вентили

Квантовый бит  $\equiv$  кубит  $\equiv$  элемент 2-многообразия, КМ  
"qubit" векторного  
пространства

$$|\psi\rangle = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} \quad (|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1) \Leftrightarrow \langle \psi | \psi \rangle = 1$$

$$\hookrightarrow (\operatorname{Re} \alpha)^2 + (\operatorname{Im} \alpha)^2 + (\operatorname{Re} \beta)^2 + (\operatorname{Im} \beta)^2 = 1$$

Состояние кубита — можно задать точкой на единичной 3-сфере в 4-многообразии

Сравним это с классическим битом, где сост.  $\rightarrow 1$  или 0.

$$|\psi\rangle = \alpha \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} + \beta \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \equiv \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle$$

Операции над кубитом — описываются унитарными операторами — унитарными матрицами  $2 \times 2$ ,  $\hat{U} \cdot \hat{U}^\dagger = 1$   
Сохранение нормы  $\langle \psi | \psi \rangle \Rightarrow \langle \psi' | \psi' \rangle$  требует,  $|\psi'\rangle = \hat{U} |\psi\rangle$

Произвольный унитарный оператор, выражается через

$$\vec{\sigma} \text{ — матрицы } \sigma_x = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \quad \sigma_y = \begin{pmatrix} 0 & -i \\ i & 0 \end{pmatrix} \quad \sigma_z = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix}$$

$$\hat{U} = e^{i \frac{\vec{\sigma} \cdot \vec{n}}{2} \varphi}$$

где  $\vec{n}$  — единичный вектор.

$\varphi$  — веществ. число.

# Основные однокубитные вентили

1) NOT - квантовый "НЕТ"

$$U_{NOT} |0\rangle = |1\rangle \quad - \text{действие } U_{NOT} \text{ на базис.}$$

$$U_{NOT} |1\rangle = |0\rangle$$

$$U_{NOT} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \sigma_x$$

2) Вентиль Адамара -  $U_H$

$$U_H |0\rangle = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

$$U_H = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = \frac{Gx + b_z}{\sqrt{2}}$$

$$U_H |1\rangle = \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

Многочкубитные состояния - регистр кубитов

$$|\psi_1, \psi_2, \psi_3, \dots, \psi_n\rangle = \prod_{i=1}^n |\psi_i\rangle = |\psi_1\rangle \otimes |\psi_2\rangle \dots \otimes |\psi_n\rangle$$

Для 2<sup>х</sup> кубитного случая

$$\begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \beta_1 \end{pmatrix} \otimes \begin{pmatrix} \alpha_2 \\ \beta_2 \end{pmatrix} = [\alpha_1 |0\rangle + \beta_1 |1\rangle] \otimes [\alpha_2 |0\rangle + \beta_2 |1\rangle] =$$

$$= \alpha_1 \alpha_2 |0,0\rangle + \alpha_1 \beta_2 |0,1\rangle + \beta_1 \alpha_2 |1,0\rangle + \beta_1 \beta_2 |1,1\rangle$$

Итак  $|2\text{-qubit}\rangle = a|0,0\rangle + b|0,1\rangle + c|1,0\rangle + d|1,1\rangle$

Самое общее 2-qubit состояние / нормировка  $|a|^2 + |b|^2 + |c|^2 + |d|^2 = 1$

Состояние имеет  $a = \alpha_1 \alpha_2 \quad b = \alpha_1 \beta_2 \quad c = \beta_1 \alpha_2 \quad d = \beta_1 \beta_2$

Для него  $a \cdot d = b \cdot c \leftarrow$  что не является  
Требованием для 2-qubit  
в общем случае

## Понятие запутанности

Если  $|2\text{-qubit}\rangle \neq |\alpha\rangle \otimes |\beta\rangle$  — такое состояние называют запутанным (entangled — in english)

Запутанные состояния играют определяющую роль в теории квантовых вычислений.

Действие преобразования вентили Адамара на 2-qubit состояние  $|0,0\rangle$

$$\hat{U}_H \otimes \hat{U}_H |0,0\rangle = \frac{1}{2} [ |0\rangle + |1\rangle ] \otimes [ |0\rangle + |1\rangle ] = \frac{1}{2} ( |0,0\rangle + |0,1\rangle + |1,0\rangle + |1,1\rangle )$$

В двоичной системе исчисления. Поэтому правую часть

$$\begin{aligned} 0 &= 00 \\ 1 &= 01 \\ 2 &= 10 \\ 3 &= 11 \end{aligned}$$

можно представить кратко как:  $\frac{1}{2} ( |0\rangle + |1\rangle + |2\rangle + |3\rangle )$

Для квантовых вычислений недостаточно лишь однострунные вентили. Поэтому

2-qubit вентиль CNOT = "Controlled NOT" контролируемое нег.

$$\hat{U}_{\text{CNOT}} |a,b\rangle = |a, a+b\rangle$$

↑  
(сложение по модулю 2)

$$\hat{U}_{\text{CNOT}} |0,0\rangle = |0,0\rangle \quad \hat{U}_{\text{CNOT}} |1,0\rangle = |1,1\rangle$$

$$\hat{U}_{\text{CNOT}} |0,1\rangle = |0,1\rangle \quad \hat{U}_{\text{CNOT}} |1,1\rangle = |1,0\rangle$$



Продолжим  $\hat{U}_{\text{снот}}$  на 2-бит состоящие, являющиеся произведением 1-бит состояний

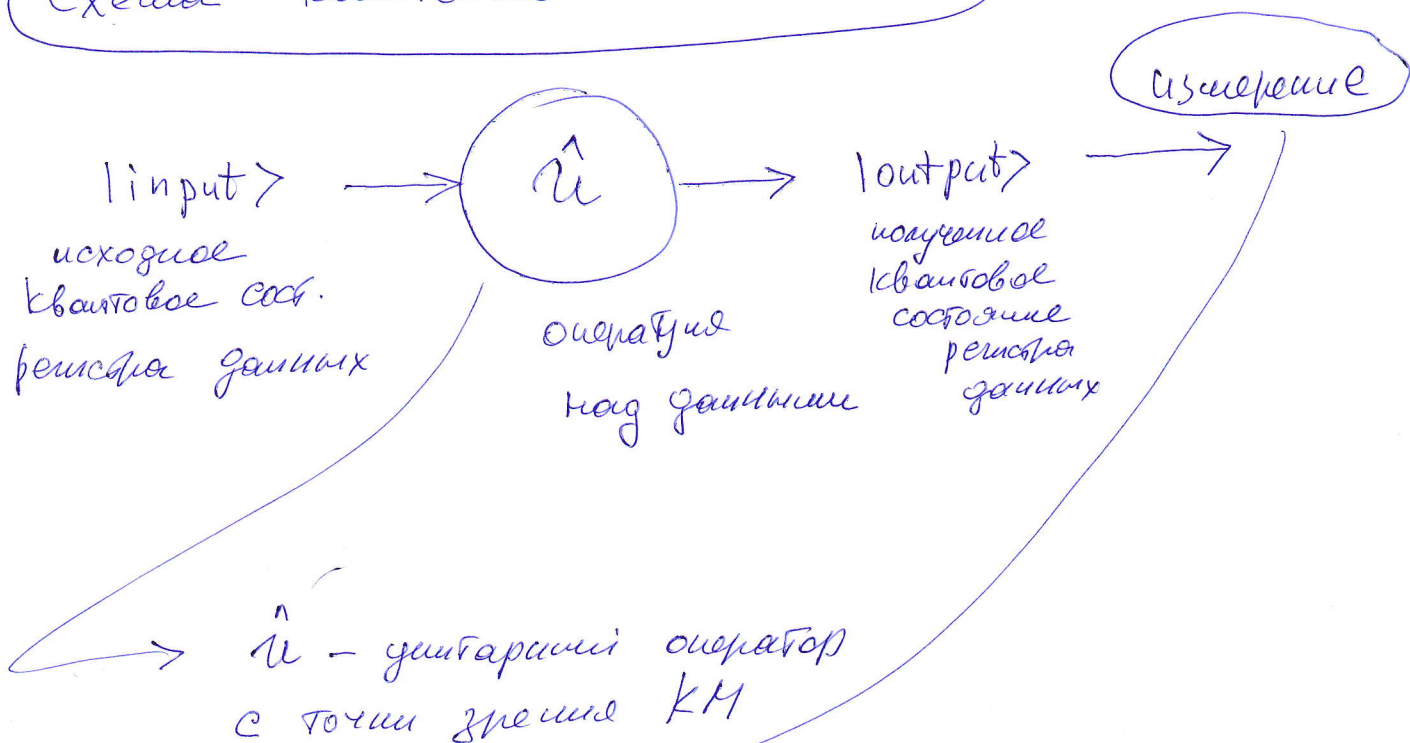
$$\begin{aligned} \hat{U}_{\text{снот}} [\alpha_1 |0\rangle + \beta_1 |1\rangle] \otimes [\alpha_2 |0\rangle + \beta_2 |1\rangle] &= \alpha_1 \alpha_2 |0,0\rangle + \alpha_1 \beta_2 |0,1\rangle + \\ &+ \beta_1 \alpha_2 |1,1\rangle + \beta_1 \beta_2 |1,0\rangle = \\ &= a |0,0\rangle + b |0,1\rangle + c |1,0\rangle + d |1,1\rangle \end{aligned}$$

Тогда  $a = \alpha_1 \alpha_2$   $b = \alpha_1 \beta_2$   $c = \beta_1 \alpha_2$   $d = \beta_1 \beta_2$

$$a \cdot d = \alpha_1 \alpha_2^2 \beta_1 \neq b \cdot c = \alpha_1 \beta_2^2 \beta_1$$

То есть, после действия  $\hat{U}_{\text{снот}}$ , изначально не запутанное состояние стало — запутанным!

## Схема квантового вычисления



→ процесс измерения в КМ носит вероятностный характер, происходит редукция волн. функции.

$$\begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{измерение}} \begin{cases} (1) \text{ вероят. } |\alpha|^2 \\ (0) \text{ вероят. } |\beta|^2 \end{cases}$$

Произвольное квантовое преобразование представимо в виде действия однокубитных преобразований произвольного вида и 2-бит вентели  $U_{\text{CNOT}}$

Пример: преобразование 3-бит вентеля  $U_{\text{CNOT}}$

$$|\psi_i\rangle = (\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle)|00\rangle$$

$$\text{в } |\psi_f\rangle = \alpha|000\rangle + \beta|111\rangle$$

Рассмотрим действие на  $|\psi_i\rangle$

$$U_{\text{CNOT}}^{(12)} \otimes I_3 (\alpha|000\rangle + \beta|100\rangle) = \alpha|000\rangle + \beta|110\rangle$$

Теперь, на  $\xrightarrow{\text{подействуем оператором } I_1 \otimes U_{\text{CNOT}}^{(23)}}$

$$I_1 \otimes U_{\text{CNOT}}^{(23)} (\alpha|000\rangle + \beta|110\rangle) = \alpha|000\rangle + \beta|111\rangle$$

Пример квантового вычисления.  
Задача Дойча

Пусть задана бинарная функция  $f(x)$ , где  $x \in (0, 1)$  и  $f(x) \in (0, 1)$

Итого имеем 4 возможности

$$f(0) = 0 \quad f(0) = 1$$

$$\underbrace{f(1) = 0 \quad f(1) = 1}$$

Функция  $f(x) = \text{const}$

$$f(0) = f(1)$$

$$f(0) = 0 \quad f(0) = 1$$

$$\underbrace{f(1) = 1 \quad f(1) = 0}$$

Функция  $f(x)$  - "сбалансированная"

$$f(1) = 1 + f(0)$$

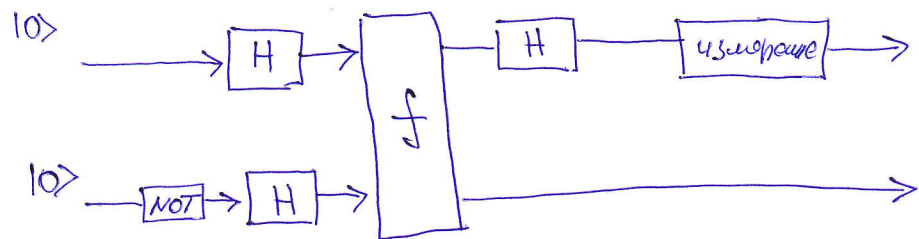
сложение по модулю 2

Вопрос задачи Дойча — является  $f(x)$  — константой или  $f(x)$  — сбалансированная функция?

Для решения задачи на классическом компьютере нужно вычислить  $f(0)$  и  $f(1)$  — 2 цикла работы класс. компьютера

Дойч предложил алгоритм квантового компьютера, где которого нужно один цикл работы.

Блок схема:



$[f]$  — 2-qubit операция  $\hat{U}_f |x, y\rangle = |x, y + f(x)\rangle$   
 $\uparrow$  сдвиг по модулю 2.

$[H]$  — 1-qubit вентиль Адамара

$[NOT]$  — 1-qubit вентиль NOT

Итак оператор  $U$  — алгоритм Дойча

$$\hat{U} = (\hat{U}_H \otimes I) \hat{U}_f (\hat{U}_H \otimes \hat{U}_H) (I \otimes \hat{U}_{NOT})$$

$$|\psi_f\rangle = \hat{U} |\psi_i\rangle \quad \text{где} \quad |\psi_i\rangle = |0, 0\rangle = |0\rangle \otimes |0\rangle$$

Ожидаемо вычисление — часть задачи из вашего задания

$$|\psi_f\rangle = \frac{1}{2^{3/2}} \left[ |0\rangle \otimes (|f(0)\rangle - |1+f(0)\rangle + |f(1)\rangle - |1+f(1)\rangle) + |1\rangle \otimes (|f(0)\rangle - |1+f(0)\rangle - |f(1)\rangle + |1+f(1)\rangle) \right]$$

если  $f(x) = \text{const}$   $f(0) = f(1)$

(7)

$$|\psi_f\rangle = (-1)^{f(0)} |0\rangle \otimes (|0\rangle - |1\rangle) \frac{1}{\sqrt{2}}$$

если  $f(x) = 1 + f(0)$  — функция сбалансированная

$$|\psi_f\rangle = (-1)^{f(0)} |1\rangle \otimes (|0\rangle - |1\rangle) \frac{1}{\sqrt{2}}$$

Квантовое измерение первого кубита — конечная фаза алгоритма Дойча, с вероятностью 100% дает  $|0\rangle$  или  $|1\rangle$  — в зависимости от того, является ли  $f(x) = \text{const}$ , или  $f(x)$  — сбалансированная функция.



если  $f(x) = \text{const}$   $f(0) = f(1)$

8

$$|\psi_f\rangle = (-1)^{f(0)} |0\rangle \otimes (|0\rangle - |1\rangle) \frac{1}{\sqrt{2}}$$

если  $f(x) = 1 + f(0)$  — функция сбалансированная

$$|\psi_f\rangle = (-1)^{f(0)} |1\rangle \otimes (|0\rangle - |1\rangle) \frac{1}{\sqrt{2}}$$

Квантовое измерение первого кубита — конечная фаза алгоритма Дойча, с вероятностью 100% дает  $|0\rangle$  или  $|1\rangle$  — в зависимости от того, является ли  $f(x) = \text{const}$ , или  $f(x)$  — сбалансированная функция.