

# ОСНОВЫ КВАНТОВЫХ ВЫЧИСЛЕНИЙ

Использовались: статьи, лекции, рисунки и материалы, доступные через интернет, а также книга

M.Nielsen and I.Chuang  
Quantum Computation and  
Quantum Information  
Cambridge University Press, 2000

Deutsch (1985)

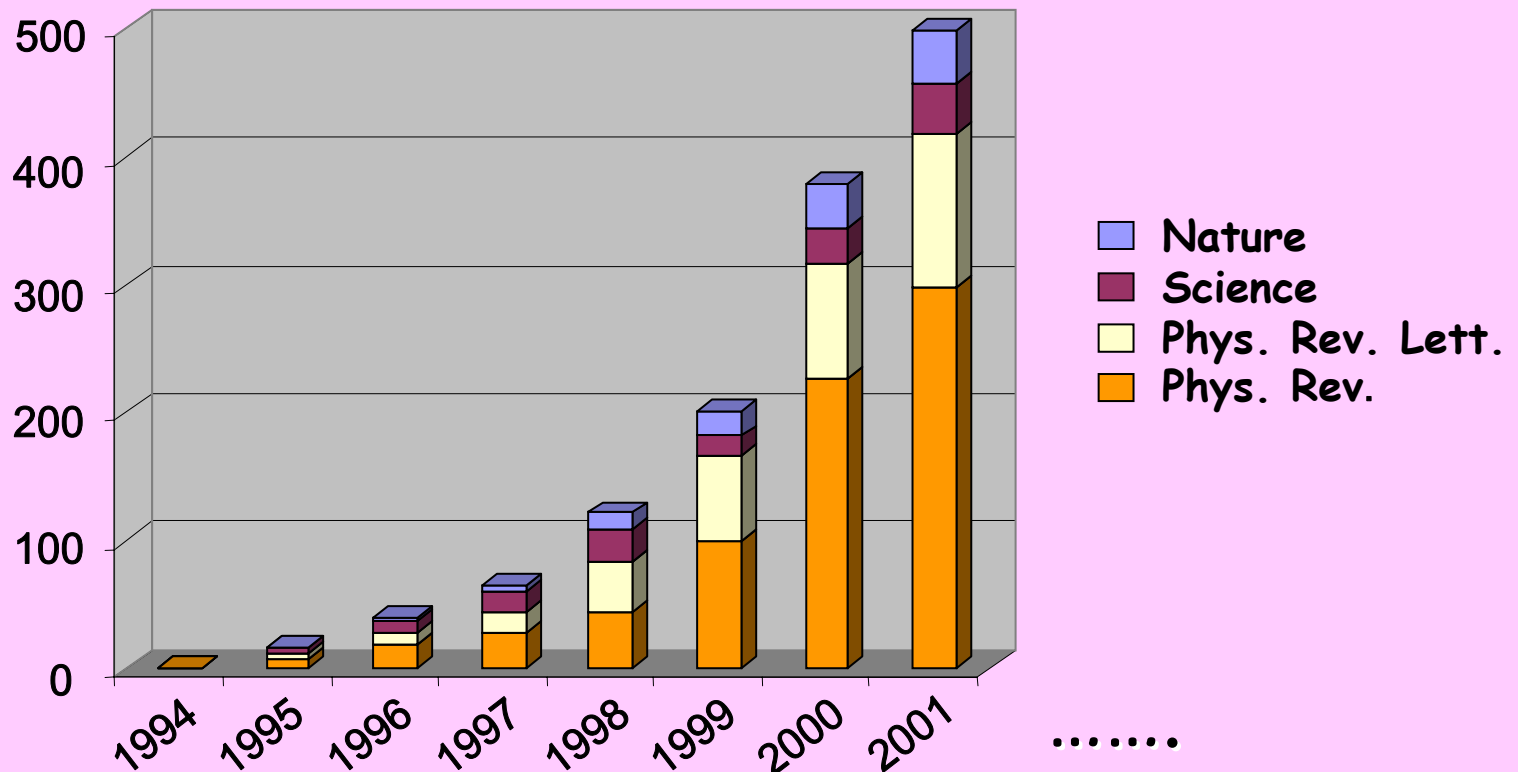
Shor (1994) Быстрая факторизация целых

Grover (1996) Быстрый поиск в базе данных



Число публикаций по "Кв. информации" или "Кв. компьютерингу"

(P.Halian)



# Зачем нужны квантовые вычисления?

1. Современные компьютеры все еще неспособны решать ряд важных задач:

- Криптография
- Моделирование квантово-механических систем

2. Хотя классические компьютеры становятся все мощнее и мощнее, имеются физические ограничения на рост их производительности.

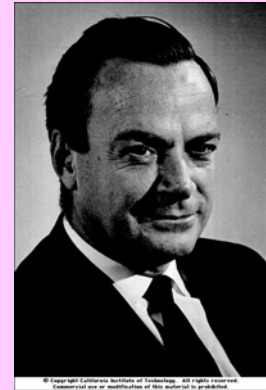
# Моделирование физических систем

Может ли универсальный классический компьютер *ТОЧНО* промоделировать квантовомеханические системы?

Может ли классический компьютер *ЭФФЕКТИВНО* моделировать квантовомеханические процессы?

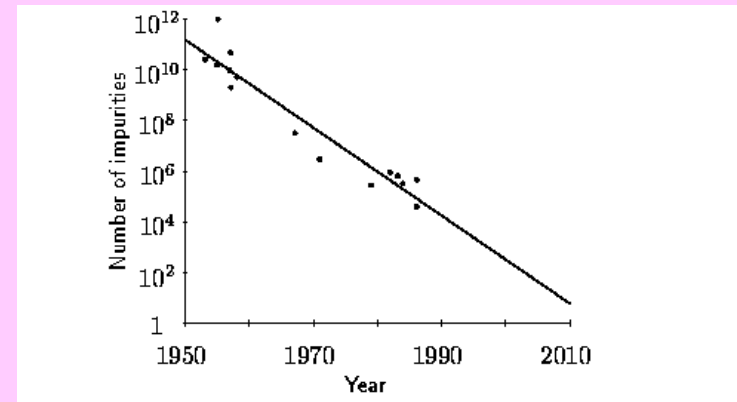
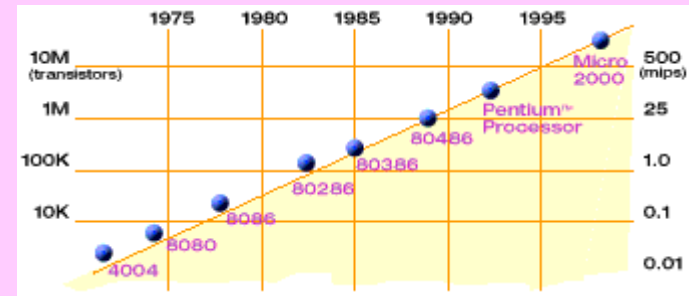
"I'm not happy with all the analyses that go with just classical theory, because Nature isn't classical, dammit, and if you want to make a simulation of Nature, you'd better make it quantum mechanical, and by golly it's a wonderful problem!"

Richard Feynman 1981



# Ограничения классических компьютерных технологий (H.Wiedman)

- Закон Мура:
  - Gordon E. Moore
  - Сформулирован в 1965.
  - Предсказывает, что число транзисторов в чипе будет удваиваться каждые 18-24 месяца.
- Проблема:
  - Транзистор станет  $10^{-8}$  см
  - Большинство фирм ожидают что это произойдет в ближайшие 20 лет



# Что значит «вычисление»?

Тезис Черча-Тьюринга: алгоритмический процесс или вычисление это то, что можно сделать на машине Тьюринга



Дойч (1985):

Вытекает ли этот тезис из законов физики?

Квантовомеханические системы очень трудно моделировать на классических компьютерах

Может быть компьютеры, основанные на квантовой механике невозможно эффективно моделировать на машине Тьюринга?



Нарушение тезиса!

Возможно ли, что такие компьютеры могут решать некоторые задачи быстрее, чем вероятностная машина Тьюринга?

Кандидат на универсальный компьютер: квантовый компьютер

# Тезис Черча-Тьюринга-Дойча

Любой физический процесс может быть эффективно  
Промоделирован на квантовом компьютере.

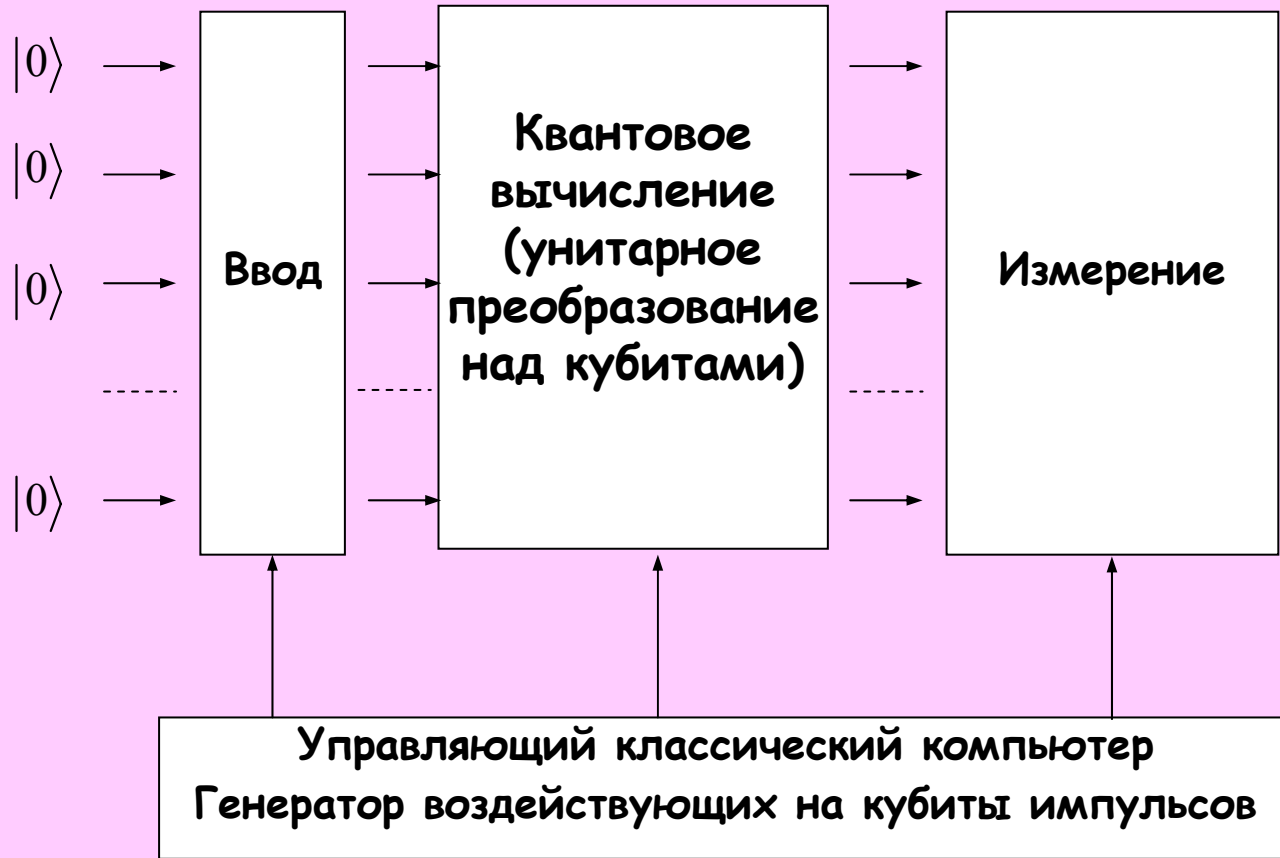
# Что такое квантовый компьютер?

**Квантовый компьютер** – это вычислительный прибор, который основан на использовании для вычислений таких квантовомеханических явления как **суперпозицию** и **перепутывание** состояний для преобразования входных данных в выходные. В классическом компьютеринге количество данных измеряется битами, а в квантовом компьютеринге – **кубитами**. основополагающий принцип квантовых вычислений состоит в использовании квантовомеханических объектов для представления данных и их обработки.



# Схема квантового компьютера

К.А.Валиев, А.А.Кокин



# ОСНОВЫ КВАНТОВОЙ МЕХАНИКИ

## *4 постулата*

1. Описание состояний замкнутой системы.  
"вектора состояний " и "пространство состояний"
2. Описание динамики квантовой системы.  
"унитарные преобразования"
3. Описание измерений.  
"проективные измерения"
4. Описание состояний составных систем.  
"тензорные произведения"

# Схемная модель вычислений

## Классическая

Единица: бит

1. Подготовка  $n$ -битного ввода
2. 1- и 2-битные вентили
3. Считывание значений битов на выводе

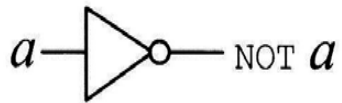
## Квантовая

Единица: кубит  $|x_1, x_2, \dots, x_n\rangle$

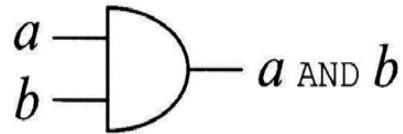
1. Подготовка  $n$ -кубитного ввода в заданном базисе.
2. Унитарные 1- и 2-кубитные вентили
3. Считывание частичной информации о состоянии кубитов путем измерения

Внешнее управление классическим компьютером

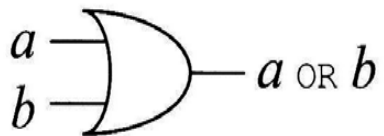
# Классические логические вентили



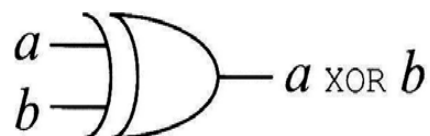
(a)



(b)



(c)

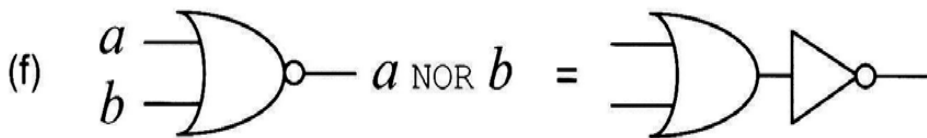


(d)

<b>A</b>	<b>B</b>	<b>AND</b>	<b>OR</b>	<b>XOR</b>	<b>NOT B</b>
<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>1</b>
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>
<b>1</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>
<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	<b>0</b>



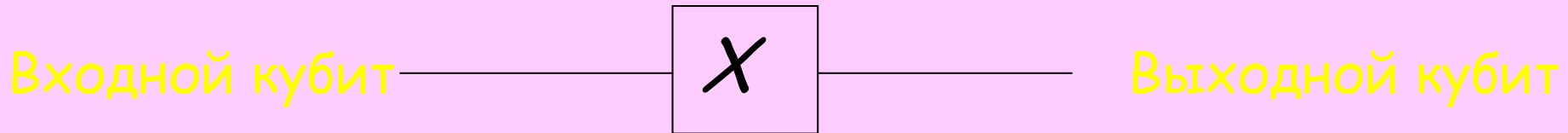
(e)



(f)

## Динамика: квантовые логические вентили (гейты)

### Квантовый "not" вентиль:



$$X|0\rangle = |1\rangle; \quad X|1\rangle = |0\rangle.$$

$$\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle \rightarrow ?$$

$$\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle \rightarrow \alpha|1\rangle + \beta|0\rangle$$

Матричное представление:  $X = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$

Динамика замкнутой квантовой системы может быть представлена унитарной матрицей.

# Однокубитные квантовые вентили

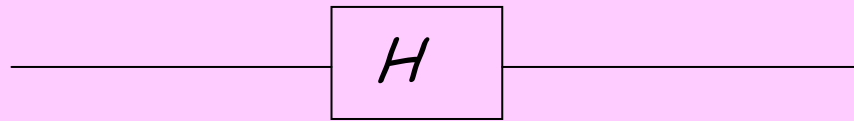
Паули

$$X = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}; \quad Y = \begin{bmatrix} 0 & -i \\ i & 0 \end{bmatrix}; \quad Z = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix}$$

$\pi/8$

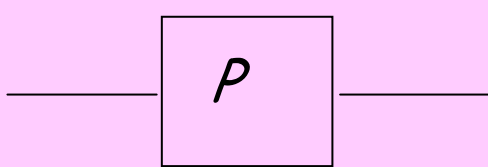
$$T = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & e^{i\pi/4} \end{bmatrix}$$

Адамара

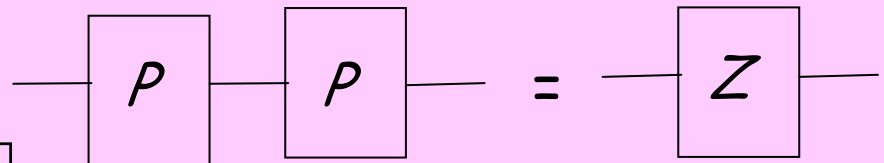


$$H|0\rangle = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}}; \quad H|1\rangle = \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}; \quad H = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{bmatrix}$$

Phase



$$P|0\rangle = |0\rangle; \quad P|1\rangle = i|1\rangle \quad P = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & i \end{bmatrix}$$

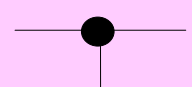


$$P^2 = Z$$

# Контролируемый "not" вентиль

Контролирующий  $|c\rangle$

$|c\rangle$

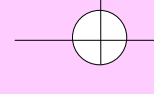


$|c\rangle$

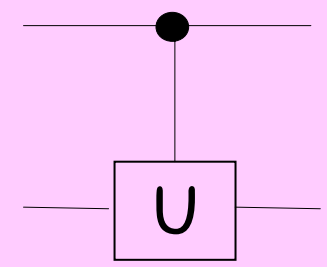
$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Контролируемый  $|t\rangle$

$|t\rangle$

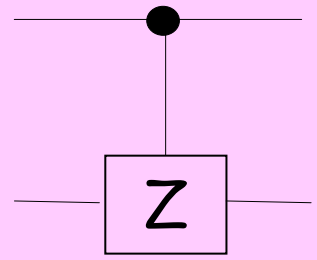


$|t \oplus c\rangle$

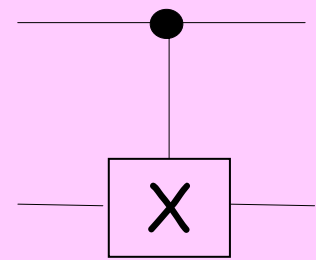


CNOT  
когда  $U=X$

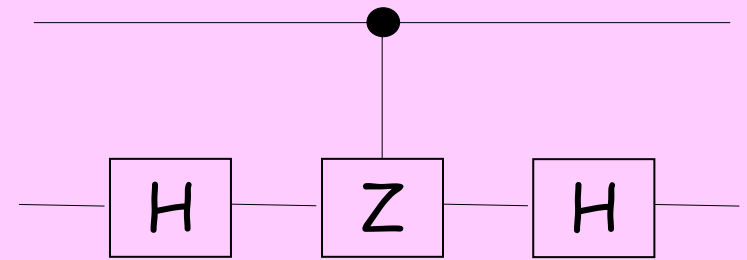
# Контролируемый "Z" вентиль



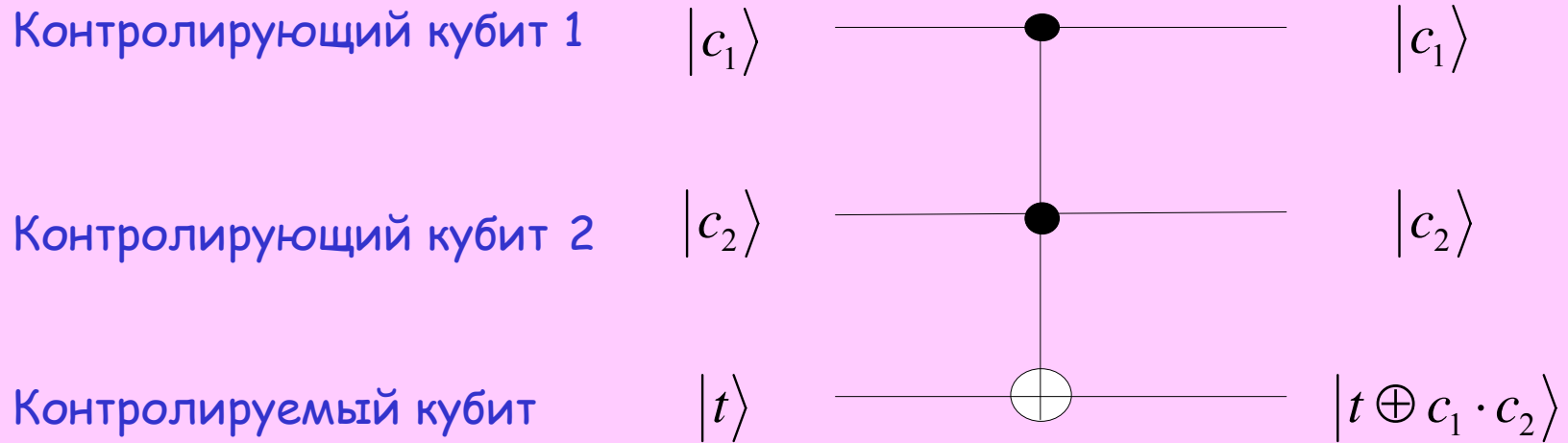
$$Z = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -1 \end{bmatrix}$$



=



# Тоффולי вентиль





# Постулаты квантовой механики

**Постулат 1:** Состояние замкнутой квантовой системы задается единичным вектором в комплексном гильбертовом пространстве, образующим пространство состояний.

**Постулат 2:** Эволюция замкнутой квантовой системы описывается унитарным преобразованием.

$$|\psi(t)\rangle = U|\psi(0)\rangle = \exp(-iHt)|\psi(0)\rangle$$

**Постулат 3:** Измерение  $|\psi\rangle$  в ортонормальном базисе  $|e_1\rangle, \dots, |e_d\rangle$  дает результат  $j$  с вероятностью

$$P(j) = |\langle e_j | \psi \rangle|^2.$$

Измерение переводит систему в состояние  $|e_j\rangle$ ,

соответствующее результату  $j$

**Постулат 4:** Пространство состояний составной системы является тензорным произведением пространств состояний ее компонент

# Постулат 1

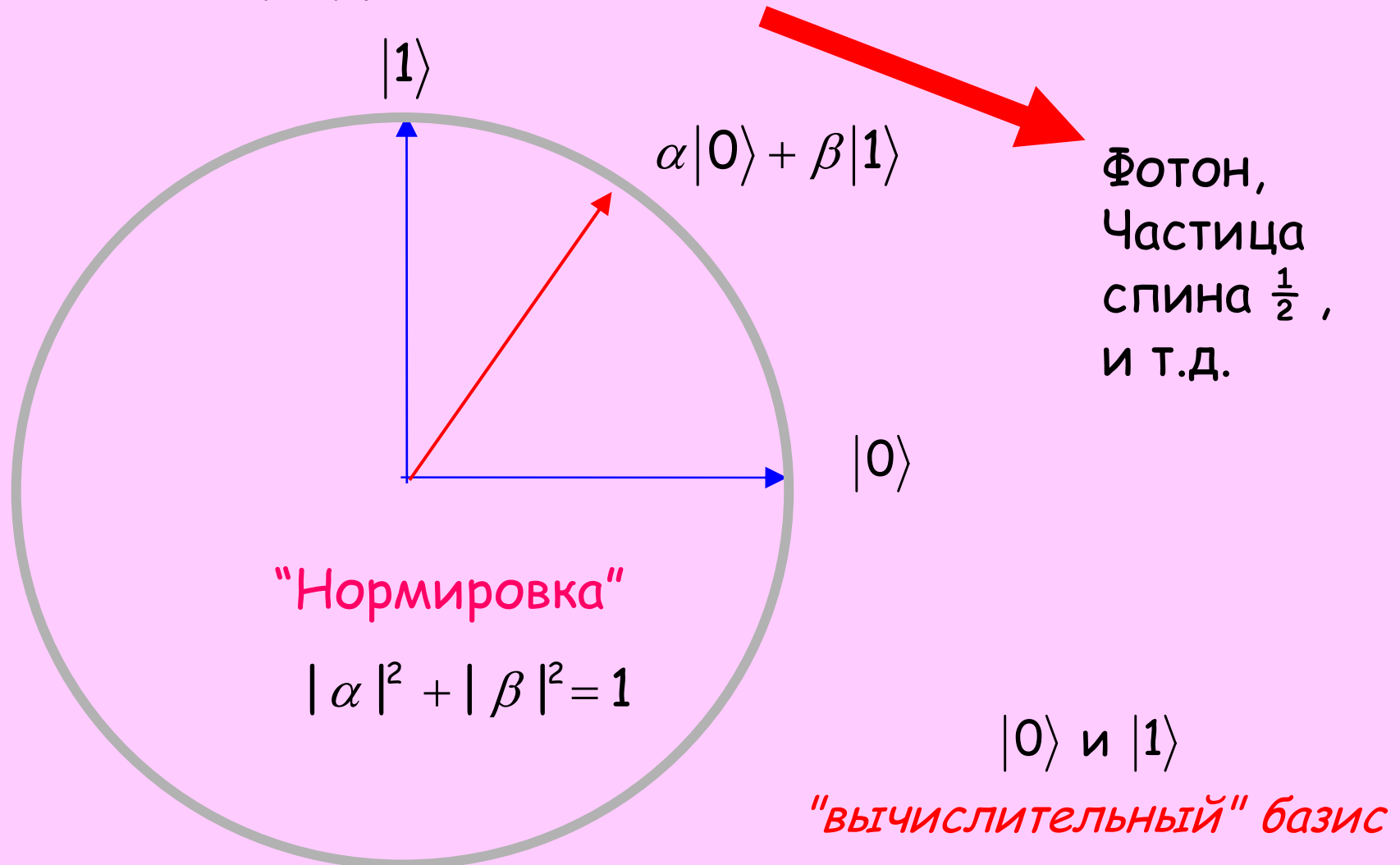
С каждой квантовой системой ассоциируется комплексное векторное пространство - пространство состояний.

Состояние замкнутой квантовой системы описывается единичным вектором в пространстве состояний.

Пример: мы будем иметь дело, главным образом, с кубитами, которым соответствует пространство состояний  $\mathbb{C}^2$ .

$$\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle \equiv \begin{bmatrix} \alpha \\ \beta \end{bmatrix}$$

# Пример: кубит (двухуровневая квантовая система)



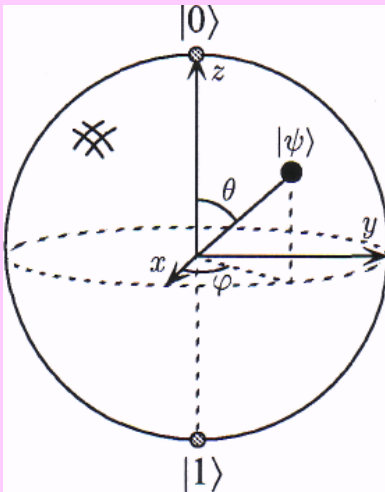
"All we do is draw little arrows on a piece of paper - that's all."  
- Richard Feynman

# Сфера Блоха

В силу нормировки  $|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$

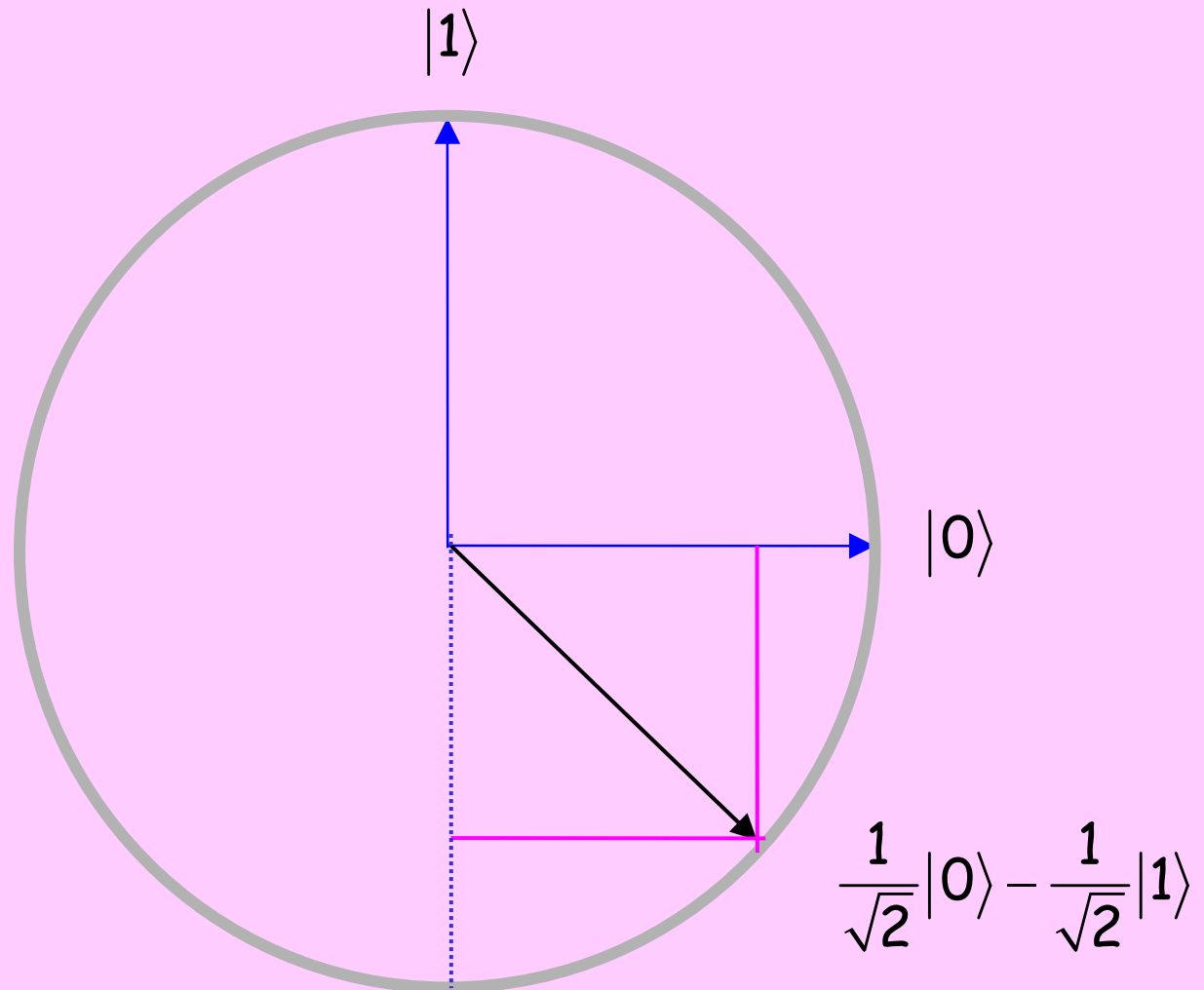
Имеет место параметризация

$$|\psi\rangle = e^{i\gamma} \left( \cos \frac{\theta}{2} |0\rangle + e^{i\varphi} \sin \frac{\theta}{2} |1\rangle \right) \Rightarrow |\psi\rangle = \left( \cos \frac{\theta}{2} |0\rangle + e^{i\varphi} \sin \frac{\theta}{2} |1\rangle \right)$$



Глобальная фаза  
ненаблюдаема

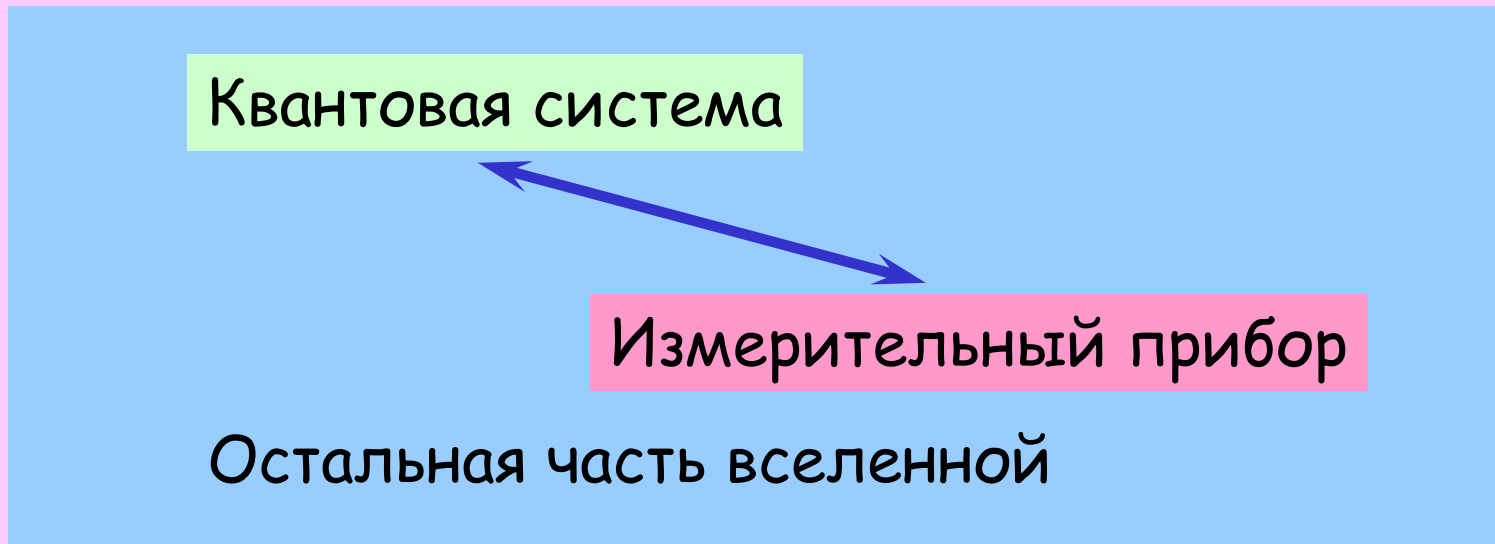
# Измерение кубита



$$P(0) = P(1) = \frac{1}{2}$$

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

# Проблема измерения



**Исследовательская задача:** решить проблему измерения.

# Многокубитные системы

$$\alpha_{00} |00\rangle + \alpha_{01} |01\rangle + \alpha_{10} |10\rangle + \alpha_{11} |11\rangle$$

Измерение в вычислительном базисе:  $P(x, y) = |\alpha_{xy}|^2$

Общее состояние из  $n$  кубит:  $\sum_{x \in \{0,1\}^n} \alpha_x |x\rangle$

Для классического представления этого состояния требуется  $O(2^n)$  бит.

**“Hilbert space is a big place” - Carlton Caves**

“Возможно [...] нам недостает математической теории квантовых автоматов. [...] квантовое пространство состояний обладает гораздо большей емкостью, чем классическое: [...] там, где в классике имеется  $N$  дискретных состояний, в квантовой теории, допускающей их суперпозицию, имеется  $C^N$  [...] ячеек. [...] Эти [...] подсчеты показывают большую потенциальную сложность квантового поведения по сравнению с его классической имитацией.” - Ю.И. Манин (1980)

# Постулат 4

Пространство состояний составной физической системы является тензорным произведением пространств состояний ее составляющих.

**Пример:** Двухкубитное пространство состояний  $\mathcal{C}^2 \otimes \mathcal{C}^2 = \mathcal{C}^4$

Вычислительные базисные состояния:

$$|0\rangle \otimes |0\rangle; |0\rangle \otimes |1\rangle; |1\rangle \otimes |0\rangle; |1\rangle \otimes |1\rangle$$

Альтернативные обозначения:  $|0\rangle|0\rangle; |0,0\rangle; |00\rangle$ .



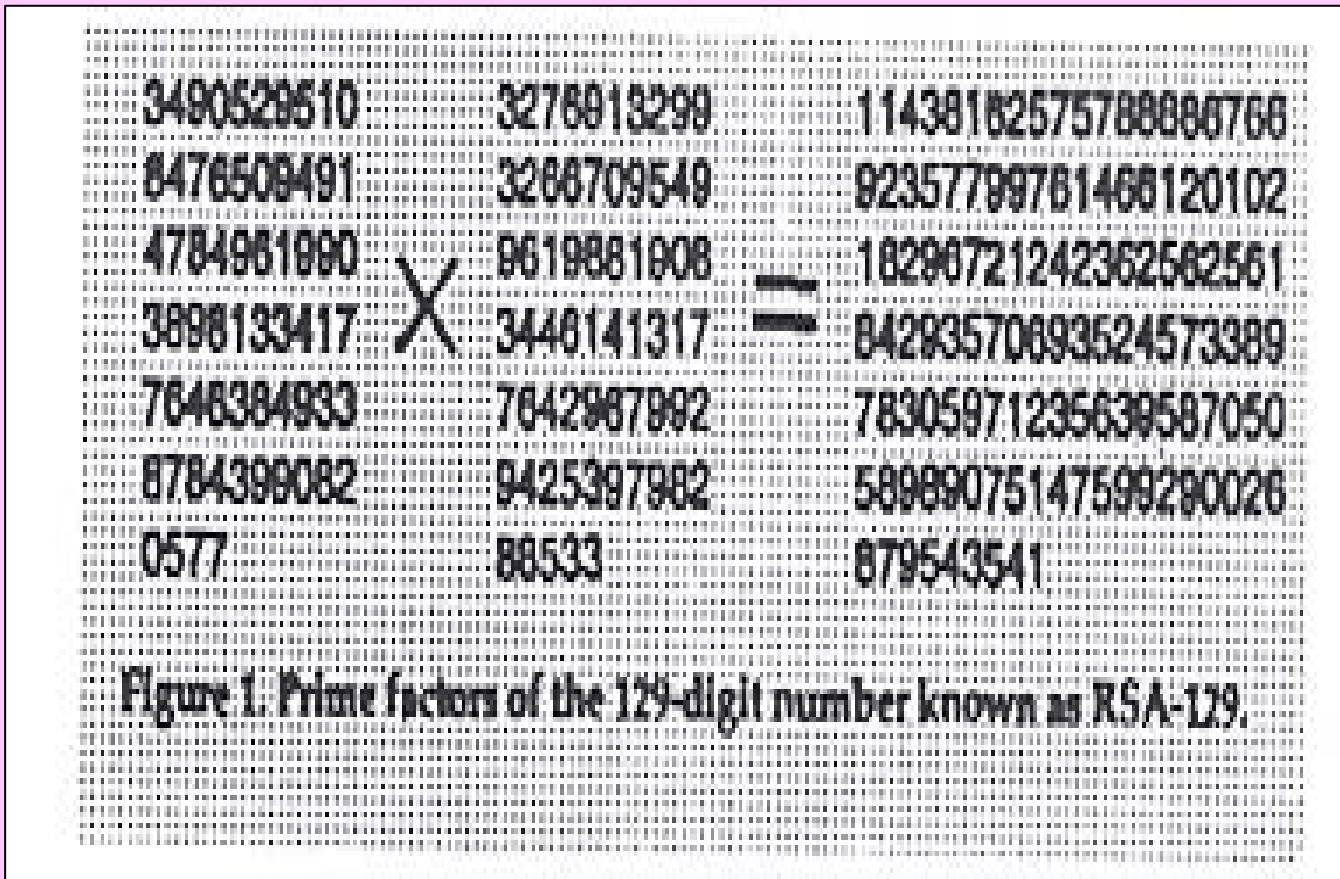
# Преимущество квантовых компьютеров:

## криптография

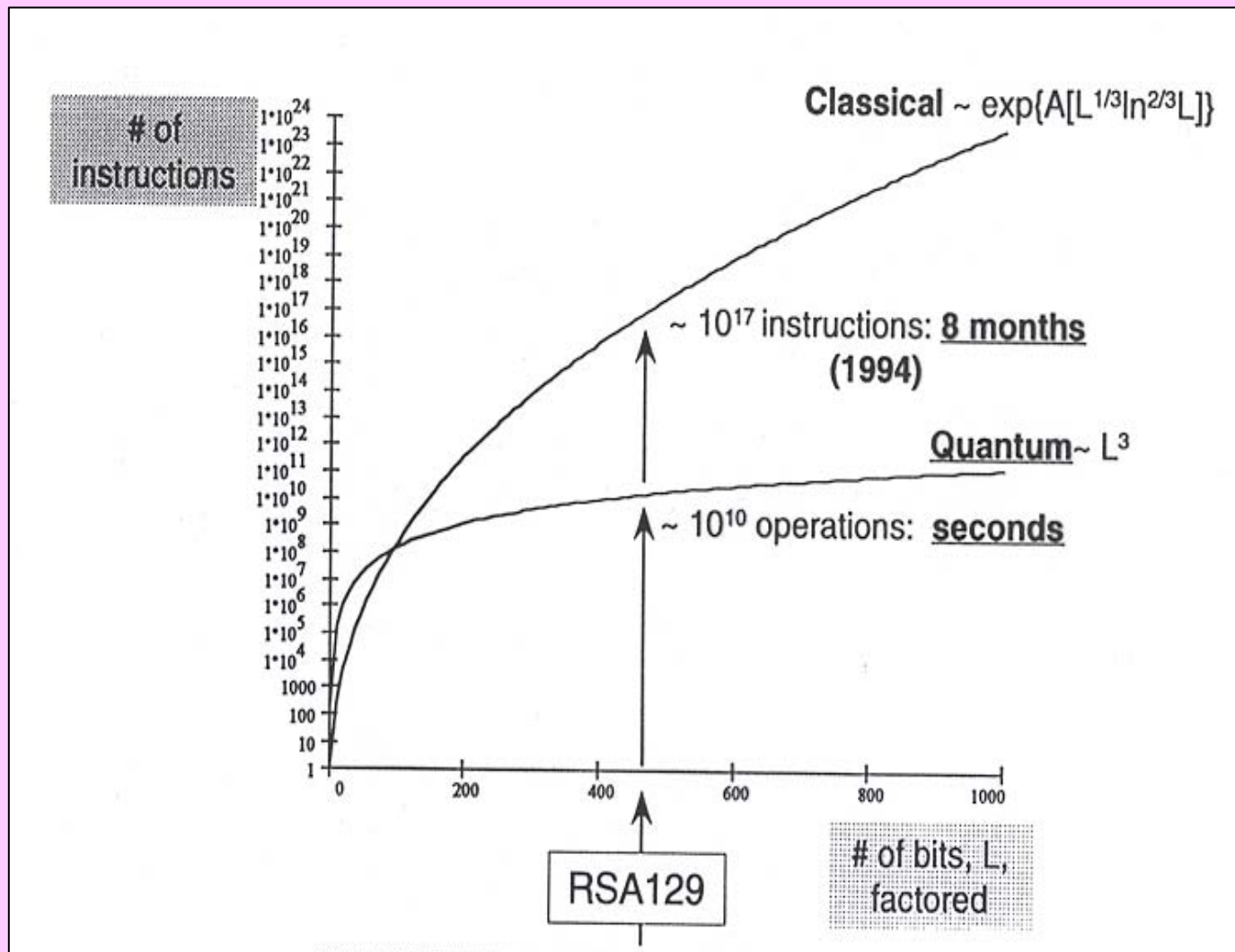
- Современные криптосистемы (RSA) основаны на разложении целого числа на множители.
  - Пример:  $15=5*3$ .
  - Разложение очень легко сделать для маленьких чисел.
- В наиболее криптостойких системах используются целые с  $\sim 400$  цифрами.
  - На современных компьютерах потребуется  $\sim 10^9$  лет для разложения такого числа на множители.
  - Квантовый компьютер, равный по скорости счета современным компьютерам, справится с этой задачей за секунды (алгоритм Шора)

# Пример длинного числа: RSA-129

T. Hey and D. Ross



# Сравнение классического и квантового компьютеров для RSA-129



# Задача Дойча

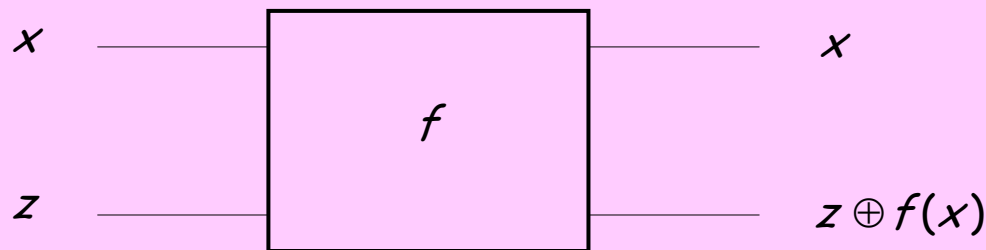
Пусть задан **черный ящик** вычисляющий функцию

$$f : \{0,1\} \rightarrow \{0,1\}$$

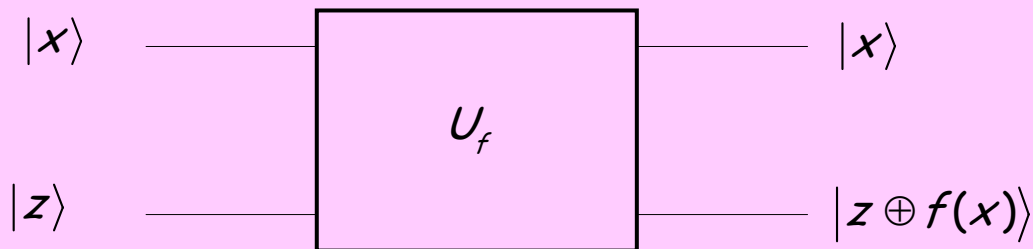
**Задача:** определить  $f$  - константа или нет?

**Классически** нужно вычислять **оба значения**  $f(0)$  и  $f(1)$ .  
**В квантовом случае достаточно вычислить** **черный ящик** для  $f(\bullet)$  **один раз!**

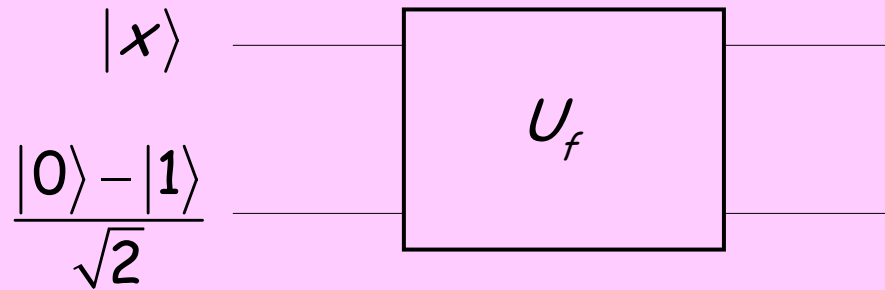
## Классический черный ящик



## Квантовый черный ящик



# Перенос информации в фазу



$f(x) = 0$ :

$$|x\rangle(|0\rangle - |1\rangle) \rightarrow |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$$

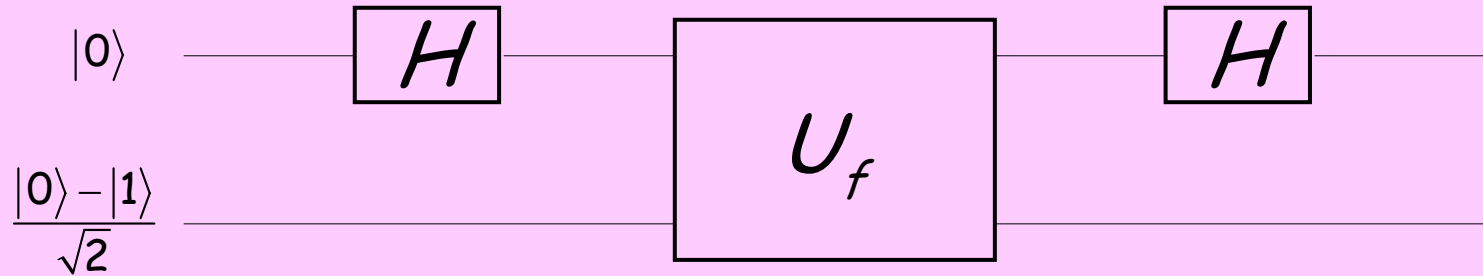
$f(x) = 1$ :

$$|x\rangle(|0\rangle - |1\rangle) \rightarrow |x\rangle(|1\rangle - |0\rangle) = -|x\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$$

$$|x\rangle(|0\rangle - |1\rangle) \rightarrow (-1)^{f(x)} |x\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$$

$$|x\rangle \rightarrow (-1)^{f(x)} |x\rangle$$

# Квантовый алгоритм для задачи Дойча



Квантовый параллелизм

$$|0\rangle \rightarrow |0\rangle + |1\rangle$$

$$\rightarrow (-1)^{f(0)} |0\rangle + (-1)^{f(1)} |1\rangle$$

$$\rightarrow (-1)^{f(0)} (|0\rangle + |1\rangle) + (-1)^{f(1)} (|0\rangle - |1\rangle)$$

$$= [(-1)^{f(0)} + (-1)^{f(1)}] |0\rangle + [(-1)^{f(0)} - (-1)^{f(1)}] |1\rangle$$

$f$  - константа  $\Rightarrow$  результат -  $|0\rangle$ .

$f$  - переменная  $\Rightarrow$  результат -  $|1\rangle$ .

# Универсальность квантовой схемной модели

Классически, любая функция  $f(x)$  может быть вычислена через **nand** и **fanoout** - **универсальный набор гейтов** для классических вычислений.

Пусть  $U$  - **произвольное** унитарное преобразование  $n$  кубитов.

Тогда  $U$  может быть составлено из «controlled-not» вентиля и однокубитных вентилях  $H$ ,  $P$  и  $T$ .

Так же как в классическом случае, можно показать, что существуют  $U$ , которые требуют бесконечно много базисных вентилях.

# Работа квантовой схемной модели

**Вход:**  $n$ -битная строка  $x$ , задающая задачу.

**Пример:**  $x$  - число, которое надо разложить на множители.

**Инициализация:**  $|0\rangle^{\otimes m}$ , где  $m$  - вычислимая функция  $n$ .

**Схема:** состоит из однокубитных и C-not вентилей и применяется к кубитам. Применение вентилей управляется внешним классическим компьютером.

**Выход:** Измерение заданного подмножества кубитов в конце вычислений в выбранном вычислительном базисе. Результат измерения содержит решение задачи.

**Пример:** Для логической задачи измеряется только первый кубит и с результатом "да" или "нет".



# Преимущество квантовых компьютеров: **быстрый поиск**

- Квантовый компьютер сможет найти запись в случайной базе данных гораздо быстрее чем классический компьютер.
  - В случайной (неотсортированной) базе данных с  $N$  записями обычный компьютер будет в среднем делать  $\sim N/2$  поисковых попыток прежде чем он обнаружит искомую запись
  - Для поиска на квантовом компьютере в той же базе данных размера  $N$  потребуется всего  $\sim N^{1/2}$  попыток (алгоритм Гровера)

# Современное состояние квантовых вычислений

- Уже проведен ряд экспериментов по физической реализации реализации квантовомеханических вычислительных операций на малом числе кубитов. Теоретические и экспериментальные исследования проводятся очень высокими темпами. За рубежом многие правительственные и военные организации поддерживают исследования в области квантовых вычислений и квантовой информации в надежде создания реалистических квантовых компьютеров для гражданских целей и целей защиты информации (криптоанализа).
- Квантовые компьютеры могут быть полезны не только для прямого моделирования квантовомеханических систем и целочисленной факторизации. Они могут найти эффективное применение в других задачах физики, математики, материаловедении, нанотехнологии, биологии и медицине. Применение классического компьютеринга в указанных областях ограничено из-за его низкой эффективности для квантовомеханического моделирования.

# Когда квантовые вычисления эффективны

Рассмотрим задачу со следующими свойствами:

- Единственный практический путь решения состоит в угадывании результата и затем проверки догадки,
- Имеется  $N$  возможных ответов.
- Проверка каждого возможного ответа требует одинаковых вычислительных затрат.
- Нет предпочтения одного возможного ответа перед другим: случайный выбор возможных ответов так же хорош как и любая другая стратегия выбора.

Пример такой задачи - подбор ключа для зашифрованного файла.

Для указанного класса задач в среднем потребуется  $(N + 1)/2$  попыток, чтобы найти ответ на классическом компьютере. Время счета на квантовом компьютере пропорционально квадратному корню из  $N$ . Это может быть очень большое ускорение.

# Требования к физической реализации квантовых компьютеров

Валиев К.А, Кокин А.А.

1. Выделение и фиксирование в пространстве достаточно большого числа ( $L \sim 10^2 \div 10^3$ ) 2-х уровневых частиц-кубитов, на которые можно было бы избирательно воздействовать для организации их квантовой эволюции в соответствии с выполняемым алгоритмом.
2. Возможность приготовления  $L$  кубитов входного регистра в исходном базисном состоянии  $|0_1, 0_2, 0_3, \dots, 0_L\rangle$  (*инициализация*).
3. *Помехоустойчивость* вычислительных процессов и *подавление эффектов декогерентности* квантовых состояний, обусловленных взаимодействием кубитов с окружающей средой. Время декогерентности должно в  $\geq 10^4$  раз превосходить время выполнения основных квантовых операций (время такта). Ошибка при выполнении отдельной операции должна быть  $\leq 10^{-4}$ .

# Требования к физической реализации квантовых компьютеров

4. Так как любая унитарная квантовая операция может сводиться к совокупности однокубитных и двухкубитных операций, то при выборе физической системы необходимо *наличие* определенных *нелинейных взаимодействий* между управляемыми кубитами, обеспечивающих выполнение двухкубитных операций. Управляемые операциями импульсы должны контролироваться с точностью не хуже, чем  $10^{-4}$ .
5. *Выполнение измерения* состояния квантовой системы на выходе *с высокой точностью*.

# Требования к реальному квантовому компьютеру

(D. DiVincenzo)

- Масштабируемость (возможность увеличения) числа кубитов
- Кубиты могут быть инициализированы в любое начальное состояние.
- Квантовые вентили должны срабатывать быстрее времени декогеренции.
- Реализация полного набора вентилей Тьюринга
- Считывание информации с кубитов

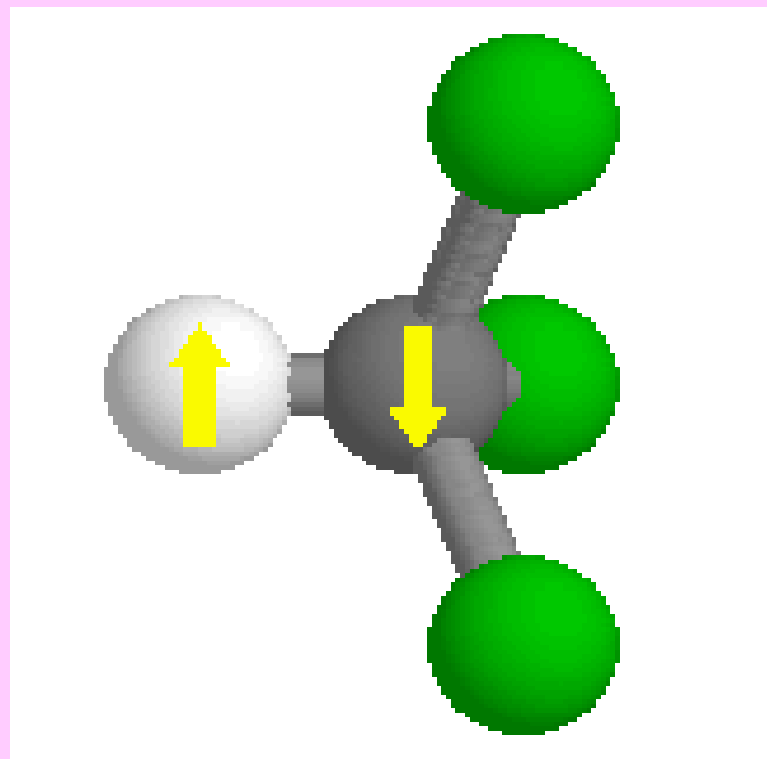
В настоящее время имеется много проблем на пути построения квантовых компьютеров и пока что модельные малокубитные компьютеры могут решать только тривиальные проблемы. Главная проблема - **декогеренция**.

# Кандидаты (H. Wiedman)

- Ядерный магнитный резонанс (NMR)
- Ионные ловушки
- Квантовые точки
- .....

# Ядерные магнитно-резонансные компьютеры

- Предложен в 1997 и создается, например, в ИБМ.
- Протоны и нейтроны обладают спином.
  - Суммарный спин основных атомов хим. элементов равен нулю (спины сокращаются).
  - В изотопах имеются дополнительные нейтроны.
  - Эти дополнительные нейтроны приводят к положительному или отрицательному спину атома.

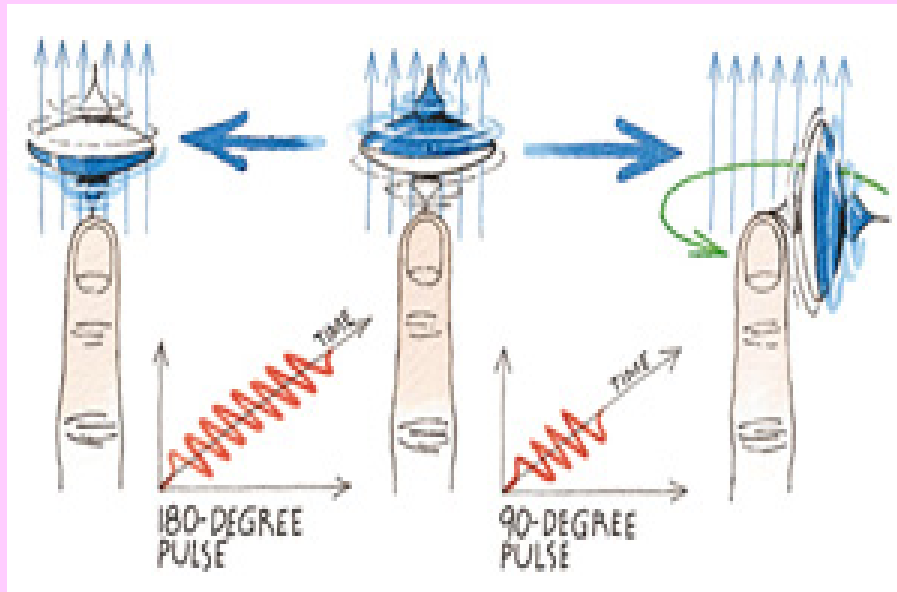




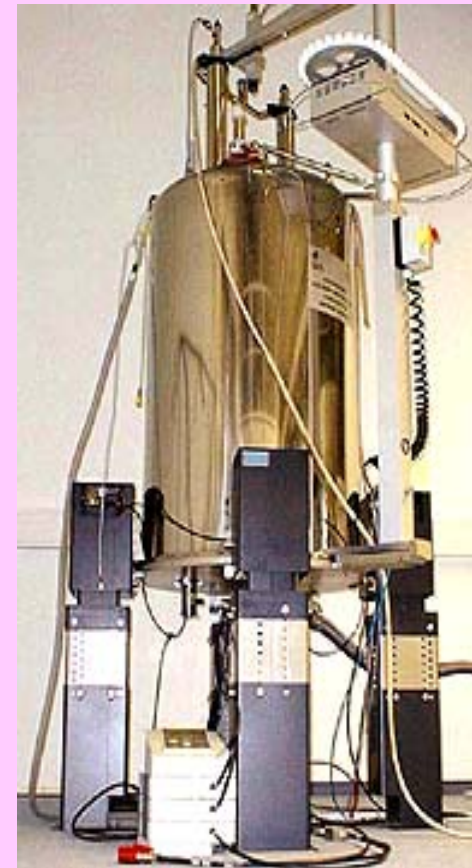
# ЯМР-компьютеры: реализация операций

- Выравнивание спинов
  - Молекулы ( например, хлороформ  $^{13}\text{CHCl}_3$  ) помещаются в растворитель ( например, дейтерированный ацетон  $(\text{CD}_3)_2\text{CO}$  ).
  - Затем раствор помещается в магнитное поле спектрометра.
  - Магнитное поле выравнивает все спины.
- Воздействие радиочастотным импульсом
  - Один из атомарных спинов либо опрокидывается, либо нет, в зависимости от состояния спинов других атомов.
- Воздействие последовательностью импульсов
  - Реализация квантового алгоритма.

# ЯМР-компьютеры: пример



Пример взаимодействия  
радиочастотного импульса  
с ядерным спином



Современный ЯМР-компьютер

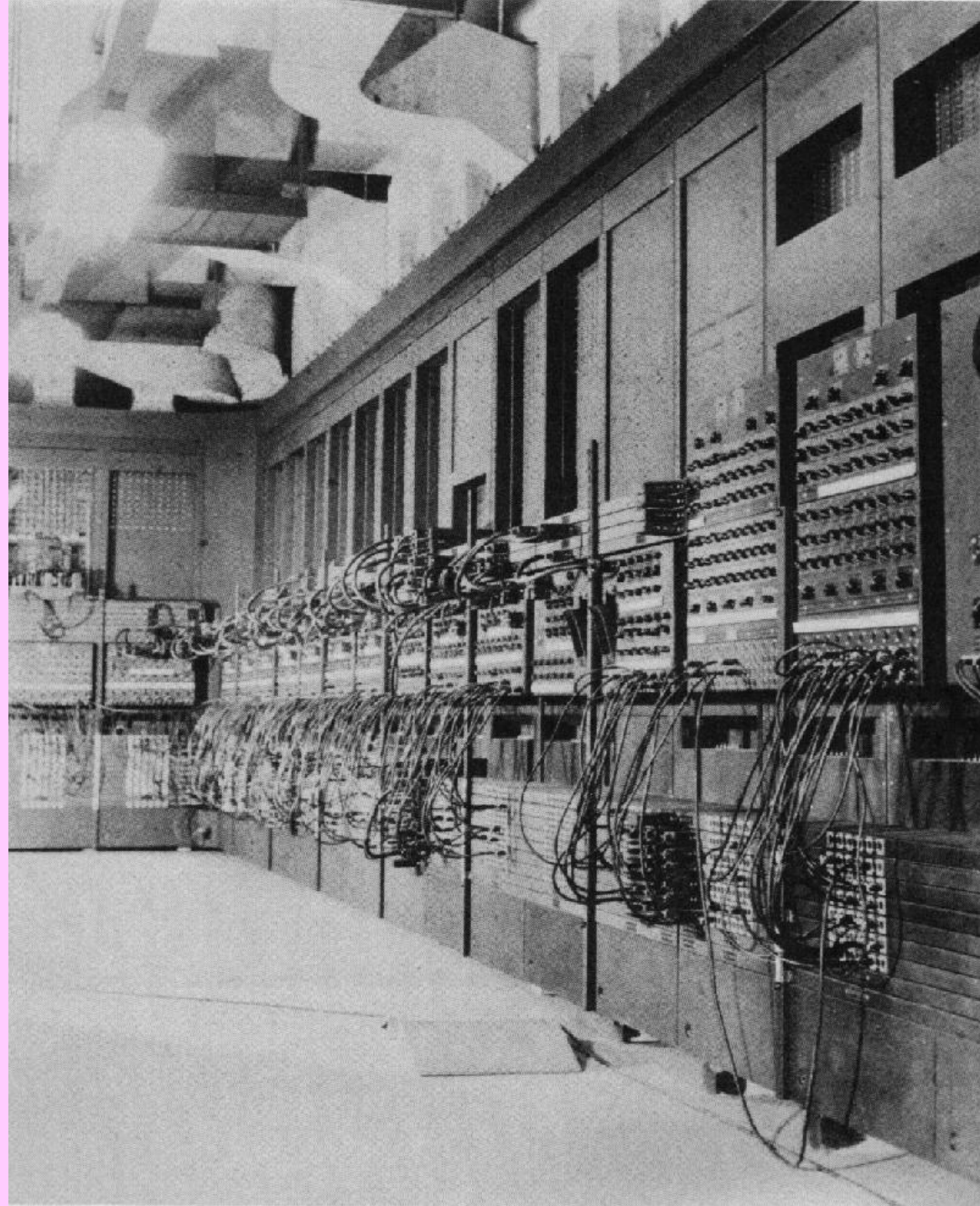
# ЯМР-компьютеры: за и против

- За

- Ядра хорошо защищены от внешнего воздействия.
  - Если спины выровнены, то они будут долгое время оставаться в таком состоянии.
- Ядерные кубиты уже существуют в природе.
- Технология воздействия на ядерные кубиты уже отработана.
  - ЯМР-томография интенсивно используется в медицине.

- Против

- Очень большой размер таких компьютеров.
  - Большинство из них имеют три и более метров в высоту.

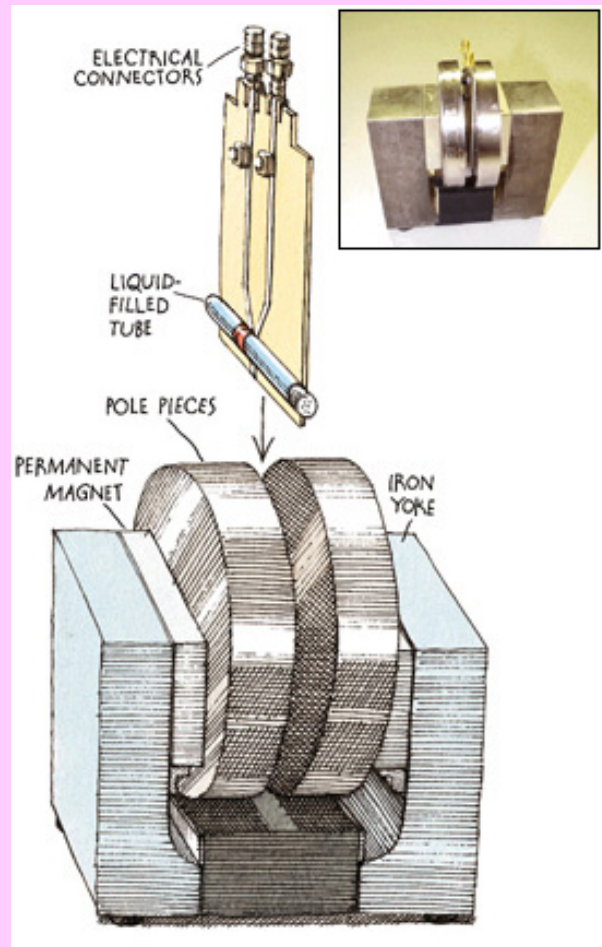


ENIAC  
(1946)



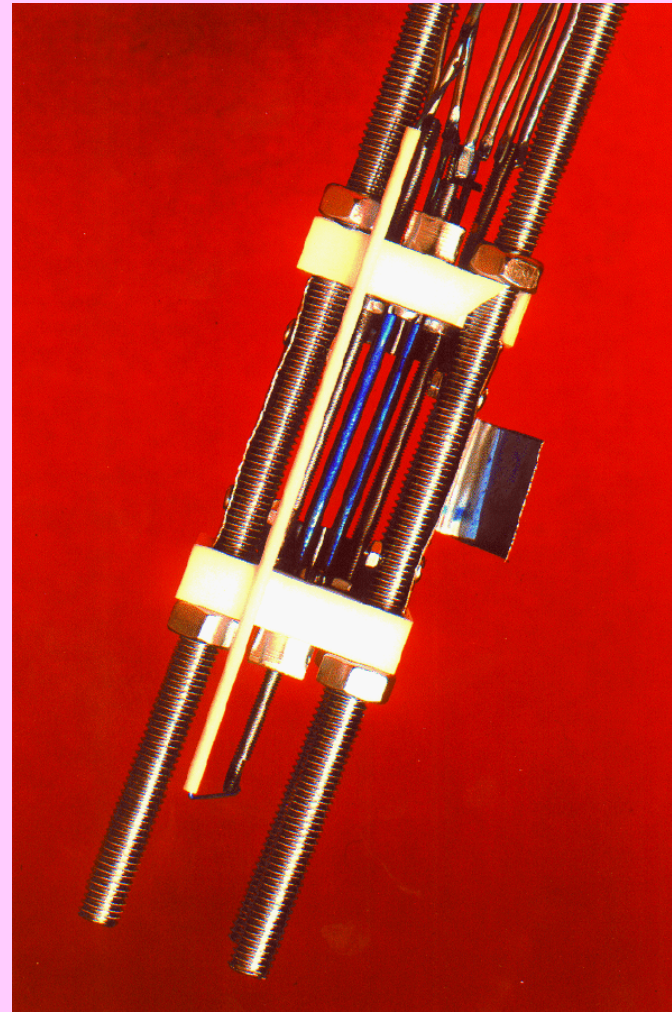
# ЯМР-компьютеры: современная ситуация

- Сейчас уже имеются ЯМР-компьютеры с 3 и 7 кубитами.
- ИБМ сейчас создает 10-кубитовую машину.
- В разработке находятся также ЯМР-компьютеры меньшего размера и работающие при комнатных температурах.



# Компьютеры на ионных ловушках

- Ионы (например  $\text{Ca}^+$ ,  $\text{Ba}^+$ ,  $\text{Sr}^+$ ,  $\text{Hg}^+$ ) в ловушке образуют одномерный кристалл. и взаимодействуют друг с другом, обмениваясь колебательными возбуждениями (вспомогательный кубит).
- Состояние каждого иона находится под управлением поляризованного и сфокусированного лазерного пучка.

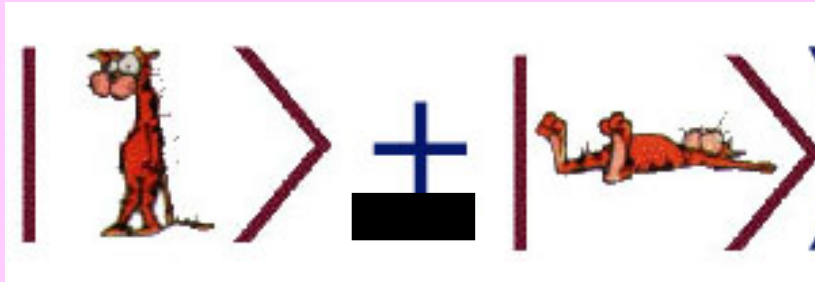


Вид реальной ловушки

# Требования к оборудованию квантового компьютера (P.Halian)

1. Допуск состояний типа

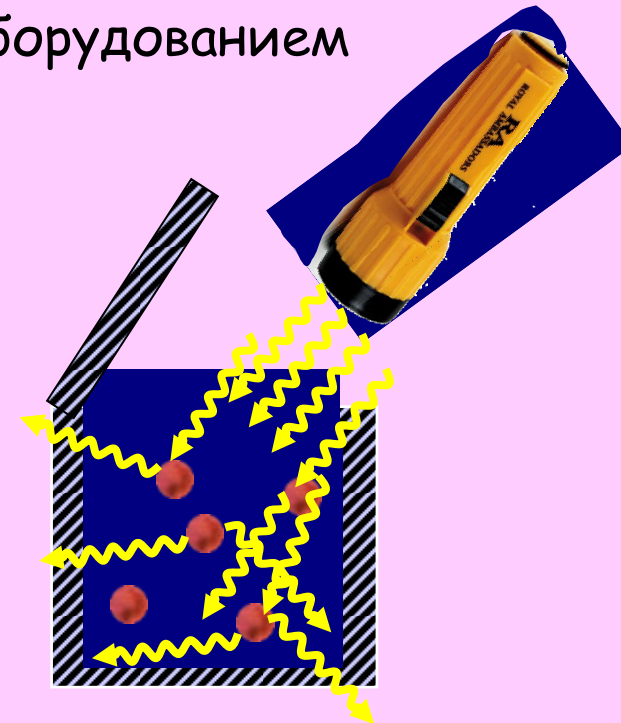
$$|000\dots 0\rangle + |111\dots 1\rangle$$



2. Высокоточное измерение состояний

- Сильная связь с оборудованием

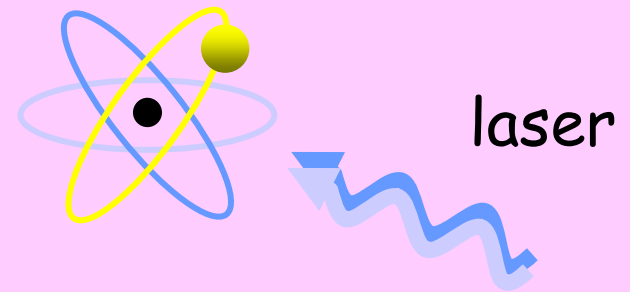
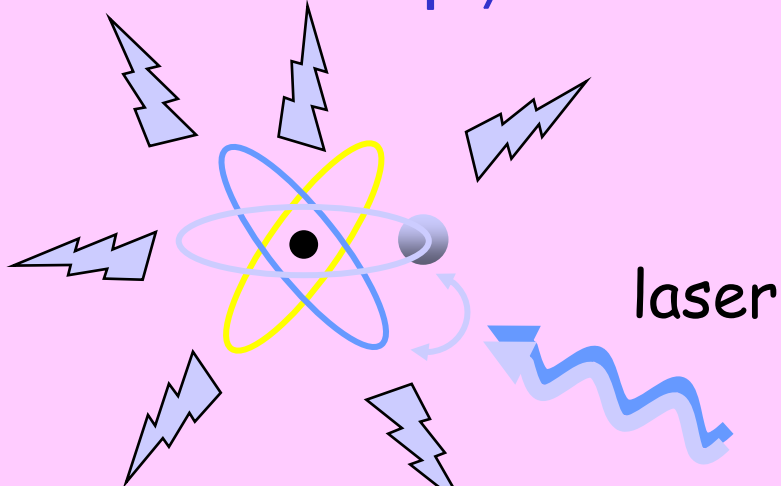
- сильное взаимодействие кубитов
- слабая связь с оборудованием



# Квантовое измерение отдельного атома

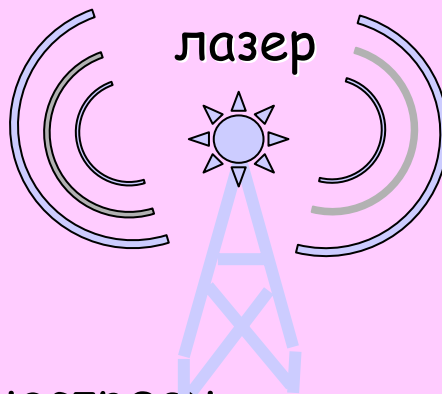
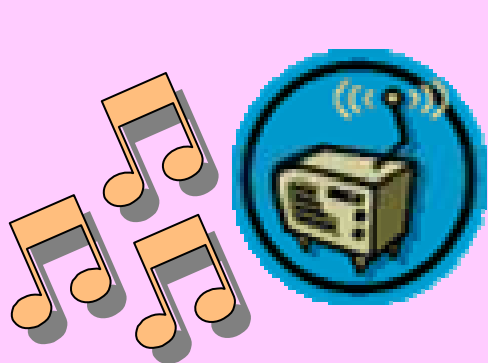
state  $|0\rangle$

state  $|1\rangle$



атом излучает  $10^8$  фотонов/сек

атом остается темным



Атомный приемник настроен на лазерную волну

Атомный приемник не настроен на лазерную волну

молчание



# Компьютеры на квантовых точках

- *Квантовые точки* представляют собой искусственные атомоподобные наноструктурные элементы с конечным числом дискретных энергетических уровней.
- На электрон, захваченный группой атомов, воздействует лазерный пучок определенной частоты. Это переводит электрон в возбужденное состояние. Возбужденное состояние может рассматриваться как  $|1\rangle$ , а основное состояние как  $|0\rangle$
- Тем самым облучение лазерным светом можно рассматривать как контролируемый "not"-вентиль.

