

ОГЛА

- Предисл
- Блеск и н
- Квантовая
- Криптографи
- Линейные тран
- Квантовая телепор
- Теория групп (4 главы)
- Криптосистема RSA
- Классические вычисления на квантовом компьютере (3 главы)
- Преобразование Фурье (ДПФ, БПФ, КПФ – 3 главы)
- Алгоритм Шора
- За рамками книги

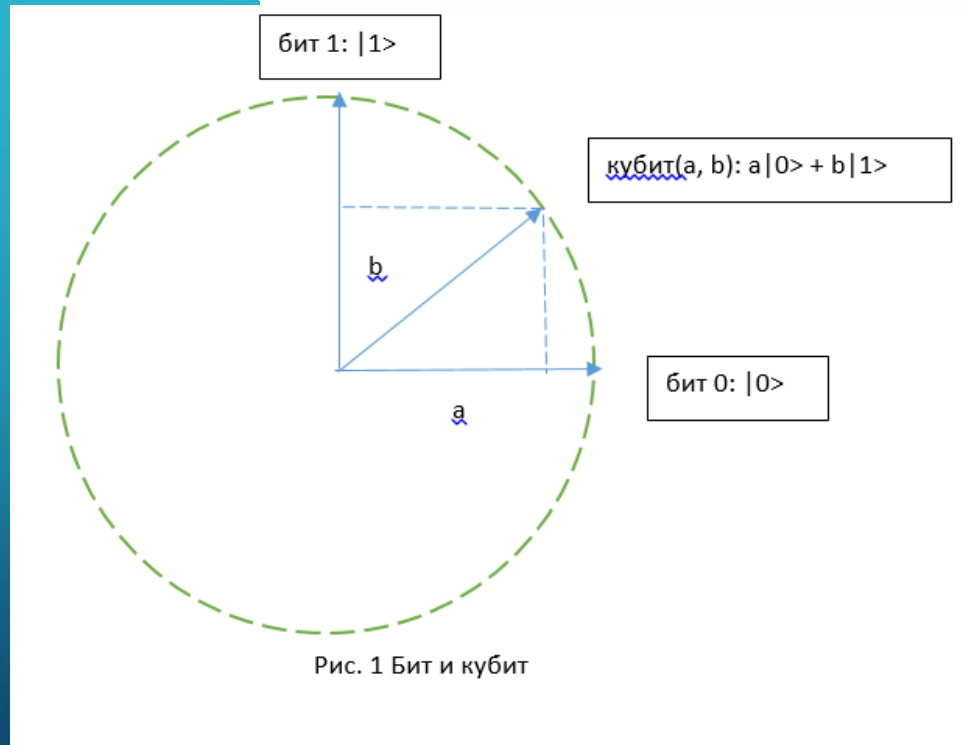
ПЛАН

- Введение
- Биты и кубиты
- Запутывание
- Квантовая телепортация
- Квантовый алгоритм Шора и классических вычислений
- Квантовое преобразование Фурье
- Алгоритм Шора
- Итоги

ВВЕД

- Кванто
- Позволя «трудные» для класс
- Программирование более классического
- Учить основам квант уже сегодня.
- Блеск и нищета квантовых компьютеров
- Какие задачи уже сегодня можно решать на квантовом компьютере.

БИТЫ



- $A_0|00\rangle + A_1|01\rangle + A_2|10\rangle + A_3|11\rangle$
- N-Кубит – вектор единичной длины в пространстве размерности 2^N
- $\sum(A_k |k\rangle) \quad k = 0 \dots 2^N$

ИЗМЕР

- Измерение состояния кубита.
- В N-кубите присутствует 2^N состояний.
- 3-кубит: $0,3|000\rangle + 0,4|010\rangle + 0,5|101\rangle - 0,2|110\rangle$
Измеряя первые два кубита получим 00 и новое состояние $p(0,3)$ где $p = 1/\sqrt{0,45}$
- N-кубит, в котором присутствуют все коэффициенты может быть факторизован – представлен в виде тензорного произведения N независимых кубитов.
- Запутанное состояние , когда факторизация невозможна

КВАНТ

- Кванто
- Нельзя
- Нельзя т
- Можно телепортировать состояние кубита А) состояние
- Проблема: Невозможно так что нужно телепортировать состояние.
- Создаем 3-кубит. В точке с известным состоянием и кубит Р запутанной пары. В точку В посылаем другой кубит Q запутанной пары.
- Над парой кубитов (S, P) в точке А выполняется некоторое преобразование и измеряется его результат. В точке В кубит Q перейдет в новое состояние.

КЛАС АЛГО

- N-кубит
- Классические алгоритмы реализуются с помощью гейт-матрицами.
- Квантовые алгоритмы реализуются с помощью квантового алгоритма.
- Элементарные операции реализуются с помощью гейт-матрицами.
- Квантовые аналоги элементарных операций классического компьютера
QAND, QOR, QNOT
- Специфические операции
- Преобразование Адамара, управляемое отрицание

КВАНТОВЫЕ

ФУРЬЕ

- Широкая полоса пропускания сигнала $f(t)$, измеренная с высокой точностью, сокращает время измерения частоты.
- ДПФ – дискретное преобразование Фурье. Сложность $O(N^2)$, где $N = 2^n$.
- БПФ – быстрое преобразование Фурье. Сложность $O(N \cdot \log N) = O(n \cdot N)$.
- КПФ – квантовое преобразование Фурье. Сложность $O(\log N \cdot \log N) = O(n^2)$.

АЛГО

- Алгоритм основан на представлении графа, основан на представлении графа,
- Пусть N – порядок группы, M – порядок группы, M – порядок группы, M – порядок группы
- Порядок группы M является делителем N ($M \mid N$).
- M является делителем N ($M \mid N$).
- Строится $(1/2^n) \sum |k\rangle |g^k \text{ mod } N\rangle$ ($k = 0.. 2^{(2n)}$)
- g^k – периодическая функция. КПФ позволяет определить порядок элемента g , что в конечном итоге позволяет за полиномиальное время решить задачу.

ИТОГ

- Можно считать, что квантовые компьютеры станут реальностью уже в ближайшие дни.
- Квантовые компьютеры способны решать ряд важных задач, которые классическими компьютерами решить невозможно.
- Программирование квантовых компьютеров — НОВЫЙ ВЫЗОВ теории и практике программирования.
- Данный курс позволяет понять основы квантовых вычислений.
- Курс доступен продвинутым школьникам и студентам факультетов ИТ.