

Классическая криптография Квантовые вычисления

Мурашко И. В.

Введение

- Квантовая механика
- Квантовые вычисления
- Методы симметричного шифрования и алгоритм Гровера
- Методы несимметричного шифрования (RSA, Diffie-Hellman, Elliptic curve) и алгоритм Шора.

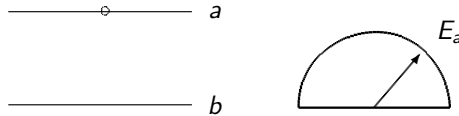
Двухуровневый атом



$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} |a\rangle + \frac{1}{\sqrt{2}} |b\rangle$$

Рис.: Процесс измерения энергии двухуровневого атома находящегося в чистом состоянии $|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} |a\rangle + \frac{1}{\sqrt{2}} |b\rangle$. Прибором регистрируется значение энергии E_a или E_b .

Двухуровневый атом. Измерение E_a



$$|\psi\rangle \rightarrow |a\rangle$$

Рис.: Процесс измерения энергии двухуровневого атома находящегося в чистом состоянии $|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}|a\rangle + \frac{1}{\sqrt{2}}|b\rangle$. Прибором регистрируется значение энергии E_a . При измерении происходит следующая редукция $|\psi\rangle \rightarrow |a\rangle$

Двухуровневый атом. Измерение E_b



Рис.: Процесс измерения энергии двухуровневого атома находящегося в чистом состоянии $|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}|a\rangle + \frac{1}{\sqrt{2}}|b\rangle$. Прибором регистрируется значение энергии E_b . При измерении происходит следующая редукция $|\psi\rangle \rightarrow |b\rangle$

Кот Шредингера



Эксперимент Белла. Классический случай

$$f = \frac{1}{2} (ab + a'b + ab' - a'b'), a, a', b, b' \in \{-1, +1\}.$$

следовательно $f \in \{-1, +1\}$ и $|\langle f \rangle| \leq 1$

Эксперимент Белла. Квантовый случай

$$|\langle f \rangle| = \sqrt{2} > 1$$

Отрицательные вероятности

$$\langle f \rangle = \sum_{a, a', b, b'} p(a, a', b, b') f(a, a', b, b').$$

следовательно для $|\langle f \rangle| > 1$ необходимо

$$\exists a, a', b, b' : p(a, a', b, b') < 0$$

Классические вычисления



Рис.: Классические вычисления. На вход подается число x состоящее из n бит, а на выходе имеем результат $y = f(x)$ описываемый m битами

Квантовые вычисления



Рис.: Квантовые обратимые вычисления. На вход подается число $|x\rangle$ состоящее из n кубит и заправка из нулевых состояний (m кубит), а на выходе имеем результат $|y\rangle = |f(x)\rangle$ описываемый m кубитами и исходное состояние $|x\rangle$

Квантовые вычисления

Классический случай

$$x \rightarrow f(x)$$

Квантовый случай

$$\begin{aligned} &|0\rangle |0\rangle + |1\rangle |0\rangle + |2\rangle |0\rangle + \dots + |x\rangle |0\rangle + \dots \rightarrow \\ &\rightarrow |0\rangle |f(0)\rangle + |1\rangle |f(1)\rangle + |2\rangle |f(2)\rangle + \dots + |x\rangle |f(x)\rangle + \dots \end{aligned}$$

Задача о поиске иголки в стоге сена



Рис.: Поиск в неструктурированном объеме данных (поиск "иголки в стоге сена"). Классическая сложность $O(N)$

Алгоритм Гровера. Схема



Рис.: Алгоритм Гровера. Сложность $O(\sqrt{N})$

Алгоритм Гровера. Схема повторяющегося элемента

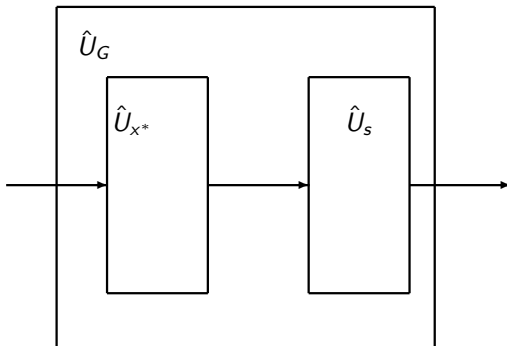


Рис.: Алгоритм Гровера. Повторяющийся элемент

Алгоритм Гровера. Принцип работы



Рис.: Алгоритм Гровера. Инверсия фазы

Алгоритм Гровера. Принцип работы



Рис.: Алгоритм Гровера. Обращение относительно среднего.

Влияние на рекомендации к использованию

$O(N) \rightarrow O(\sqrt{N})$ ведет например к следующей рекомендации
 $AES_{128} \rightarrow AES_{256}$

Несимметричное шифрование

- RSA и задача факторизации чисел
- Diffie-Hellman и дискретный логарифм
- Elliptic curve и дискретный логарифм

RSA и задача о нахождении периода функций

$$N = p \cdot q$$

$$f(x, a) = a^x \mod N.$$

Период функции $T = 2r$, т.е.

$$a^{x+2r} \mod N = a^x \mod N,$$

$$a^{2r} \equiv 1 \mod N,$$

$$(a^r + 1)(a^r - 1) \equiv 0 \mod N$$

Алгоритм Шора



Рис.: Определение периода функций с помощью квантового преобразования Фурье

Алгоритм Шора. Нахождение периода функции $f(x, a) = a^x \bmod N$



Рис.: Алгоритм Шора. Нахождение периода функции $f(x, a) = a^x \bmod N$ при $a = 2$, $N = 21$.

Алгоритм Шора. Нахождение периода функции $f(x, a) = a^x \bmod N$



Рис.: Алгоритм Шора. Нахождение периода функции $f(x, a) = a^x \bmod N$ при $a = 2$, Значение функции 1 повторяется с периодом $r = 6$.

Алгоритм Шора. Нахождение периода функции $f(x, a) = a^x \bmod N$



Рис.: Алгоритм Шора. Нахождение периода функции $f(x, a) = a^x \bmod N$ при $a = 2$. Локальные максимумы преобразования Фурье идут с периодом $\frac{M}{r} \approx 10.67$ ($M = 64$ - число отсчетов для преобразования Фурье)

Рекомендованные значения для длины ключа

All key sizes are provided in bits. These are the minimal sizes for security.

Click on a value to compare it with other methods.

| Year | Symmetric | Factoring (modulus) | | Discrete Logarithm | | Elliptic Curve | Hash |
|-------------|-----------|---------------------|--------------|--------------------|-------------|----------------|------------|
| | | Optimistic | Conservative | Key | Group | | |
| 2015 | 78 | 1245 | 1350 | 156 | 1245 | 156 | 156 |
| 2016 | 79 | 1273 | 1392 | 158 | 1273 | 158 | 158 |
| 2017 | 80 | 1300 | 1435 | 159 | 1300 | 159 | 159 |
| 2018 | 80 | 1329 | 1478 | 160 | 1329 | 160 | 160 |
| 2019 | 81 | 1358 | 1523 | 162 | 1358 | 162 | 162 |



To resist until year 2017, you may consider using a minimum of 80-bit key for symmetric systems (e.g. AES-128) and a minimum of 1440-bit key for asymmetric systems (e.g. RSA).

Влияние на рекомендации к использованию

- RSA: 4096
- DH: 2048/256
- Elliptic curve: 512/256 (bitcoin)

NSA не рекомендует использование алгоритмов на эллиптических кривых для внутреннего использования.

Что дальше?

- Линейная алгебра (Матрицы)
- Дискретная математика (Операции с остатком)

Что дальше?

<https://github.com/ivanmurashko/lectures/tree/master/pdfs>

Branch: master ▾ lectures / pdfs /

Create new fileUpload filesFind fileHistory

ivanmurashko crypto: presentation

Latest commit 8b01fa5 3 days ago

..

crypto_present

crypto: presentation

3 days ago

crypto.pdf

makefile: cleanup updated

4 days ago

no.pdf

makefile: cleanup updated

4 days ago

qo.pdf

makefile: cleanup updated

4 days ago

Вопросы

SHRODINGER VS. HEISENBERG



CAT-DEAD OR ALIVE?
WHAT DO YOU THINK?

I DON'T KNOW

cloudcomics.blogspot.com

Cloud Comics © 2012