

Алгоритм Шора

Материал из Википедии — свободной энциклопедии

Алгоритм Шора — это [квантовый алгоритм факторизации](#) (разложения числа на простые множители), позволяющий разложить число N за время $O((\log N)^3)$, затратив $O(\log N)$ места.

Значимость алгоритма заключается в том, что при использовании достаточно мощного квантового компьютера, он сделает возможным взлом [криптографических систем с открытым ключом](#). К примеру, [RSA](#) использует открытый ключ N , являющийся произведением двух больших простых чисел. Один из способов взломать шифр RSA — найти множители N . При достаточно большом N это практически невозможно сделать, используя известные классические [алгоритмы](#). Так как алгоритм Шора работает только на квантовом компьютере, в настоящее время не существует технических средств, позволяющих за [полиномиальное время](#) от длины числа разложить достаточно большое число на множители. Алгоритм Шора в свою очередь, используя возможности квантовых компьютеров, способен произвести факторизацию числа за полиномиальное время. Это может поставить под угрозу надёжность большинства криптосистем с открытым ключом, основанных на сложности проблемы факторизации чисел.

Как и другие алгоритмы для квантовых компьютеров, алгоритм Шора вероятностный: он даёт верный ответ с высокой вероятностью. Вероятность ошибки может быть уменьшена при повторном использовании алгоритма. Тем не менее, так как возможна проверка предложенного результата (в частности простоты числа) в полиномиальное время, алгоритм может быть модифицирован так, что ответ, полученный в полиномиальное время, будет верным с единичной вероятностью.

Алгоритм Шора был разработан [Питером Шором](#) в [1994 году](#). Семь лет спустя, в [2001 году](#), его работоспособность была продемонстрирована группой специалистов [IBM](#). Число 15 было разложено на множители 3 и 5 при помощи [квантового компьютера](#) с [7 кубитами](#).

Основные идеи алгоритма Шора

Алгоритм Шора основан на возможности быстро вычислить собственные значения унитарного оператора с высокой точностью, если можно эффективно вычислять любые его степени. Взяв в качестве такого оператора умножение на x по модулю N (этот оператор действует в 2^n мерном пространстве, где $2^{n-1} < N \leq 2^n$, преобразуя базисный вектор, соответствующий числу a , в базисный вектор, соответствующий числу $xa(\bmod N)$), мы сможем вычислить такое n , что $x^n = 1(\bmod N)$, что позволяет (с высокой вероятностью) разложить N на множители на обычном компьютере.

См. также

- [Квантовый компьютер](#)
- [Алгоритм Гровера](#)
- [Алгоритм Дойча — Джоза](#)

Ссылки

- Курс «[Современные задачи теоретической информатики](#)» (лекции по квантовым вычислениям: введение, суперплотное кодирование, квантовая телепортация, алгоритмы Саймона и Шора)

Источник

—
«http://ru.wikipedia.org/wiki/%D0%90%D0%BB%D0%B3%D0%BE%D1%80%D0%B8%D1%82%D0%BC_%D0%A8%D0%BE%D1%80%D0%B0»

Категории: [Квантовый компьютер](#) | [Квантовые алгоритмы](#)