

ПРЕДСТАВЛЕНИЕ И ОБРАБОТКА ИНФОРМАЦИИ В КВАНТОВЫХ КОМПЬЮТЕРАХ

А.Ю.Власов

В настоящее время существует постоянная тенденция к размещению все большего числа элементов на единице площади интегральной микросхемы. Предел — это уменьшение элементов компьютера до размеров порядка атомных. При этом квантовый подход к описанию информационно-вычислительных процессов оказывается вполне оправданным [1]. Фейнманом в работе [2] квантовый компьютер был рассмотрен как возможность моделировать физические процессы, квантовые по своей сути. Различные подходы к идее квантовых вычислений даны в работах [3-8,10]. Обзор ранних моделей квантовых компьютеров есть в [9]. В данной работе развит еще один подход. Пример этого подхода будет показан на конкретной задаче.

Рассмотрим представление волновой функции в некотором базисе: $\Psi = \sum_j c_j \Psi_j$ (случай дискретного спектра).

Можно рассмотреть набор ортогональных проекторов

$$P_j \Psi = c_j \Psi_j; \quad P_j = |\Psi_j\rangle\langle\Psi_j|; \quad P_j^2 = P_j; \quad P_j P_k = 0; \quad (j \neq k). \quad (1)$$

Введем обозначение:

$$P_J = \sum_{j \in J} P_j; \quad J = \{j_1, j_2, \dots, j_n\}. \quad (2)$$

Каждый такой оператор является аналогом машинного слова компьютера традиционной архитектуры. Это означает, что каждому оператору P_J можно поставить в соответствие двоичный вектор. Наличие единицы в n -й позиции такого вектора означает наличие соответствующего члена в сумме (2). Например, $P_{\{1,3,4,7\}} \equiv P_1 + P_3 + P_4 + P_7 \leftrightarrow (1011001)$.

Множество операторов P_J удовлетворяет всем аксиомам [11] булевой алгебры относительно операций

$$P_J \wedge P_K \equiv P_J P_K = P_{J \cap K}$$

(логическое И),

$$\neg P_J \equiv 1 - P_J = P_{\neg J}$$

(логическое ИЕ),

$$P_J \vee P_K = \neg(\neg P_J \wedge \neg P_K) = P_J + P_K - P_J P_K = P_{J \cup K}$$

(логическое ИЛИ).

Достаточно широкое применение в логике имеют операции

$$A \rightarrow B = \neg A \wedge B \text{ ("следует")};$$

$$A \leftrightarrow B = (A \rightarrow B) \vee (B \rightarrow A) \text{ ("эквивалентно")}.$$

Важную роль играет симметричная операция $A \oplus B = \neg(A \leftrightarrow B)$, $(A \oplus B) \oplus B = A$

$$P_J \oplus P_K = P_J + P_K - 2P_J P_K = P_{J \oplus K}$$

(логическое ИСКЛЮЧАЮЩЕЕ ИЛИ).

Можно записать

$$P_J \vee P_K = (P_J + P_K) \left(1 - \frac{1}{2} P_J P_K\right);$$

$$P_J \oplus P_K = (P_J + P_K)(1 - P_J P_K) = (P_J - P_K)^2.$$

Но в то время как выражение $(1 - P_J P_K)$ соответствует универсальной логической операции Шеффера $A/B = \neg(A \wedge B)$, для операций $(P_J + P_K)$, $(P_J - P_K)$, и тем более $(1 - \frac{1}{2} P_J P_K)$, нет соответствующих булевских операций. Поэтому возникает вопрос об использовании в квантовых компьютерах операторов более общего вида для обработки и представления информации.

В качестве примера рассмотрим применение семейства коммутирующих операторов вида

$$\hat{A}_k = \sum_i a_{ki} P_i \quad (3)$$

с общим набором собственных функций Ψ_j для представления информации в экспертной системе (начальное введение в экспертные системы дано в [12]). Предположим, имеется набор параметров какого-либо объекта или процесса. Часто бывает необходимо классифицировать данный объект, т. е. указать, к какой категории относится объект с данным набором характеристик. Пусть каждый конкретный объект

Пусть имеется набор операторов (3) и данные представлены в форме

$$\Psi = \sum_{j=0}^n c_j \Psi_j; \quad c_j \bar{c}_j \underset{j \neq 0}{=} x; \quad c_0 \bar{c}_0 = 1 - \sum x. \quad (5)$$

Среднее значение оператора

$$\bar{A}_k = \langle \Psi | A_k | \Psi \rangle = \sum_{i=0}^n c_i a_{ki} \bar{c}_i \underset{a_{k0}=0}{=} \sum_{i=1}^n a_{ki} x_i. \quad (6)$$

Таким образом, средних значений семейства операторов (3) достаточно, чтобы решить задачу классификации объекта, характеристики которого закодированы в формуле (5). Для этого достаточно использовать системы неравенств (4), левые части которых совпадают с выражениями для средних значений (6).

Вышеизложенное имеет аналогию с фактами из области оптических компьютеров. Формулы вида (1) соответствуют спектральному разложению света, а оператору (3) приближенно соответствует фильтр с коэффициентом пропускания, зависящим от длины волны. Необходимо подчеркнуть, что оптический компьютер является частным случаем квантового компьютера, и показать, что более общий подход открывает новые возможности.

Во-первых, наличие дискретного набора собственных значений у операторов в формулах (2) и (3) является достаточно важным условием. Именно использование дискретных значений принесло огромный успех цифровым компьютерам по сравнению с аналоговыми. Оптический аналог описанного выше подхода — это система с несколькими узкими полосами в спектре излучения. Такая система, эквивалентная набору лазеров с разными частотами, удобна как наглядная модель рассматриваемых процессов. Однако с практической точки зрения такая система, по-видимому, не оптимальна.

Во-вторых, оптические компьютеры используют возможности только одного конкретного квантового поля — векторного безмассового поля фотонов.

В-третьих, часто использование идей классической физики в теории оптических компьютеров не позволяет эффективно использовать квантовые свойства микроскопических систем. Так, например, рассмотрение фильтра в качестве аналога оператора (3) не вполне корректно, так как этот оператор самосопряженный, а не унитарный. В то же время оператор, корректно описывающий прохождение света

через оптический компьютер является аналогом матрицы рассеяния и должен быть унитарным. В случае фильтра неунитарность означает диссипацию части энергии оптического пучка, что, конечно, не рационально. Поэтому в подобных случаях удобнее выбрать набор унитарных операторов для представления данных, например операторов вида $S_J = 1 - 2P_J$.

Список литературы

- [1] Obermaier K., Teich W.G., Mahler G. // Phys. Rev. B. 1988. V. 37. N 14. P. 8096-8121.
- [2] Feynmann R.P., // Int. J. Theor. Phys. 1982. V. 21. N 6/7. P. 467-488.
- [3] Benioff P. // Int. Theor. Phys. 1982. V. 21. N 3/4. P. 177-201.
- [4] Feynman R.P. // Found. Phys. 1986. V. 16. N 6. P. 507-531. (перевод: Фейнман Р.Ф. // УФН. 1986. Т. 149. В. 4. С. 671-688).
- [5] Deutch D. // Proc. R. Soc. Lond. A. 1985. V. 400. N 1818. P. 97-117.
- [6] Deutch D. // Proc. R. Soc. Lond. A. 1989. V. 425. N 1868. P. 73-90.
- [7] Jozsa R. // Proc. R. Soc. Lond. A. 1991. V. 435. N 1895. P. 563-574.
- [8] Deutch D., Jozsa R. // Proc. R. Soc. Lond. A. 1992. V. 439. N 1907. P. 553-558.
- [9] Bennet C.H. // IBM J. Res. Dev. 1988. V. 32. N 1. P. 16-23.
- [10] Bennett C.H. // Nature. 1993. V. 362. N 6422. P. 694-695.
- [11] Корн Г., Корн Т. Справочник по математике. М., 1984. 832 с.
- [12] Нейлор К. Как построить свою экспертную систему. М., 1991. 286 с.

Поступило в Редакцию
26 апреля 1994 г.