

### Практическое занятие № 3. Вычисление булевых и арифметических функций

Любая булева функция  $f(x_1, \dots, x_n)$  может быть вычислена с помощью квантового преобразования  $F$ , которое действует по схеме

$$F|x_n \cdots x_1 y\rangle = |x_n \cdots x_1 y \oplus f(x_1, \dots, x_n)\rangle.$$

Матрица  $F$  может быть получена из таблицы истинности булевой функции. Рассмотрим, как это делается, на примере булевой функции от двух переменных. Пусть функция  $f$  задана таблицей истинности

$x_2$	$x_1$	$f$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Опишем отображение, которое должно выполнять преобразование  $F$ , для всех наборов входных переменных:

$x_2$	$x_1$	$y$		$x_2$	$x_1$	$y \oplus f$
0	0	0		0	0	1
0	0	1		0	0	0
0	1	0		0	1	1
0	1	1	$\rightarrow$	0	1	0
1	0	0		1	0	0
1	0	1		1	0	1
1	1	0		1	1	1
1	1	1		1	1	0

Интерпретируя каждую строку преобразования как число, записанное в двоичной системе счисления, получаем следующие переходы:  $0 \rightarrow 1$ ,  $1 \rightarrow 0$ ,  $2 \rightarrow 3$ ,  $3 \rightarrow 2$ ,  $4 \rightarrow 4$ ,  $5 \rightarrow 5$ ,  $6 \rightarrow 7$ ,  $7 \rightarrow 6$ . Матрицу  $F$  размером  $8 \times 8$  заполняем нулями, затем для каждого перехода  $i \rightarrow j$  пишем единицу на пересечении  $i$ -й строки и  $j$ -го столбца (нумерация строк и столбцов с нуля). Для нашего примера получается

$$F = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Как видим, получаемые таким путем матрицы – разреженные (единица появляется один раз в каждой строке), поэтому для их хранения в памяти целесообразно предусмотреть компактную структуру данных.

Теперь поговорим о вычислении арифметических функций. Они фактически отличаются от булевых тем, что результатом является число, а не просто единица или ноль. Но любое число может быть записано в двоичной системе счисления. Каждый бит этого числа может рассматриваться как булева функция. Таким образом, вычисление любой арифметической функции сводится к вычислению нескольких булевых функций. Именно так производят вычисления обычные компьютеры. Но если в обычном компьютере одну булеву переменную мы можем одновременно подать на входы нескольких логических вентилях, то в квантовом компьютере кубит не может разветвляться на несколько преобразователей, т.к. он связан с одним квантовым объектом, который не может делиться или размножаться.

Рассмотрим для примера функцию  $f(x) = 3x \bmod 4$ , где аргумент принимает значения 0, 1, 2, 3. Ясно, что для записи значений аргумента и функции достаточно двух бит. Нарисуем таблицу значений функции в двоичной системе, обозначив отдельные биты аргумента и функции индексами:

$x_2$	$x_1$	$f_2$	$f_1$
0	0	0	0
0	1	1	1
1	0	1	0
1	1	0	1

Таким образом, задача вычисления функции  $f$  сводится к задаче вычисления двух булевых функций  $f_1$  и  $f_2$  для общего аргумента  $x$ . Запишем преобразование и построим матрицу в соответствии с методикой, изложенной выше (см. след. стр.):

$x_2$	$x_1$	$y_2$	$y_1$		$x_2$	$x_1$	$y_2 \oplus f_2$	$y_1 \oplus f_1$
0	0	0	0		0	0	0	0
0	0	0	1		0	0	0	1
0	0	1	0		0	0	1	0
0	0	1	1		0	0	1	1
0	1	0	0		0	1	1	1
0	1	0	1		0	1	1	0
0	1	1	0		0	1	0	1
0	1	1	1	$\rightarrow$	0	1	0	0
1	0	0	0		1	0	1	0
1	0	0	1		1	0	1	1
1	0	1	0		1	0	0	0
1	0	1	1		1	0	0	1
1	1	0	0		1	1	0	1
1	1	0	1		1	1	0	0
1	1	1	0		1	1	1	1
1	1	1	1		1	1	1	0

$$F = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

В принципе, данную матрицу  $F$  можно было получить из матриц  $F_1$  и  $F_2$ , построенных независимо для булевых функций  $f_1$  и  $f_2$ . Эта возможность отдается на самостоятельное рассмотрение студентам.

*Задание.*

1. Построить матрицу, реализующую произвольную булеву функцию от двух переменных. Булеву функцию задавать таблицей истинности. Проверить полученную матрицу на унитарность.
2. Смоделировать квантовое вычисление функции  $f(x) = a^x \bmod m$ . Разрешается использовать конкретные значения  $a$  и  $m$ , например,  $a = 2, 3, \dots$ ,  $m = 15, 21, 33, \dots$ , но лучше написать универсальную программу.