

IBM2

Алгоритм Гровера

Выполнили: *Фадеев Артём, Елизбарашвили Серго, М32021*

Цель работы:

- Изучить применение алгоритма Гровера
- Изучить принцип работы алгоритма
- Проанализировать полученные результаты

Суть алгоритма

Представим классическую задачу поиска элемента в массиве. Классическими алгоритмами задача разрешима в среднем за $O(N/2)$ операций и за $O(N)$ в худшем.

Алгоритм Гровера позволяет сократить количество операций до \sqrt{N} .

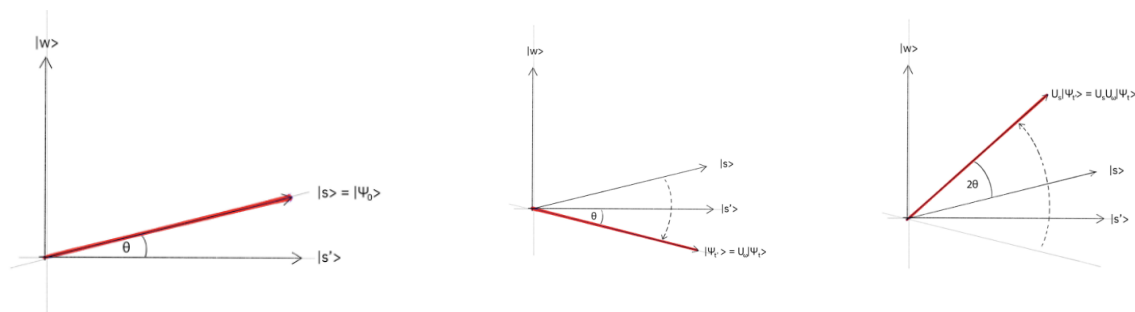
Принцип работы

Алгоритм строится на методе усиления амплитуды. На каждой итерации алгоритма амплитуда искомого элемента увеличивается и, проделав определённое количество итераций, становится максимальной, что и позволяет найти искомым элемент.

Поскольку заранее ничего не известно о элементах массива данных, в котором производится поиск элемента, то единственное, что известно о нём — это суперпозиция всех его элементов $|s\rangle$. Поскольку изначально вероятность угадать искомым элемент ровно такая же, как угадать любой другой, то в худшем случае необходимо будет попробовать N раз.

Метод усиления амплитуды имеет наглядную геометрическую интерпретацию:

в проекции на плоскость рассмотрим наш искомый элемент w и изначальную суперпозицию всех элементов $|s\rangle$. Весь алгоритм основан на двух отражениях, переводящих через T итераций вектор $|s\rangle$ в вектор w .



Первое отражение — отражение вектора суперпозиции относительно вектора $|s'\rangle$, перпендикулярного w . Пусть исходный угол между $|s\rangle = \Psi_0$ и $|s'\rangle$ составляет θ . Тогда после отражения угол между Ψ_1 и $|s\rangle$ будет 2θ , где Ψ_1 — образ вектора Ψ_0 после отражения.

Второе отражение — отражение $U_s|\Psi_1\rangle$ получившегося вектора Ψ_1 относительно вектора $|s\rangle$. После двух отражений получаем, что исходный вектор Ψ_0 перешёл в вектор $U_s|\Psi_1\rangle$, который составляет с вектором $|s'\rangle$ теперь уже угол, равный 3θ .

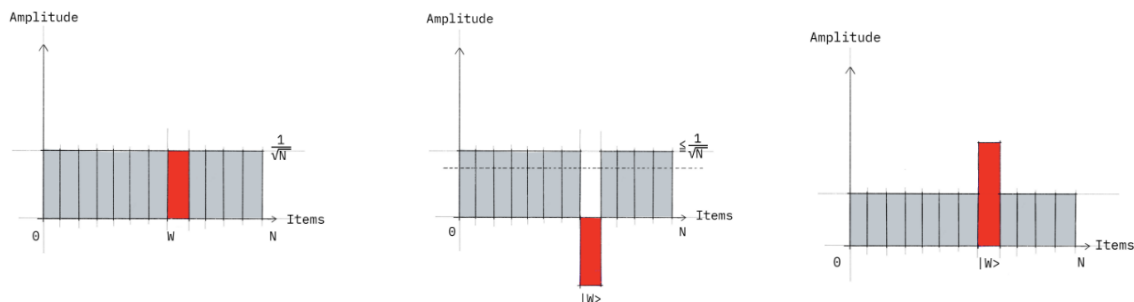
На следующей итерации угол между $U_s|\Psi_2\rangle$ и $|s\rangle$ будет 4θ , и с каждой итерацией будет увеличиваться на $2\theta^* + 1$, где θ^* — текущий угол между Ψ_i и $|s'\rangle$

Итого получим уравнение на количество итераций, через которое исходный вектор $|s\rangle$ перейдёт в w :

$$\theta + 2\theta * T = \pi/2, \text{ откуда } T = \frac{(\pi\sqrt{N})}{4} - \frac{1}{2\sqrt{N}}, \text{ что доказывает факт о том, что элемент будет найден приблизительно за } \sqrt{N} \text{ операций}$$

Наглядно описывает принцип работы и другая интерпретация в виде гистограммы:

Изначальная амплитуда всех состояний равна $\frac{1}{\sqrt{N}}$. Вышеприведенные отражения сначала изменяют амплитуду искомого элемента на противоположную, вследствие чего средняя амплитуда уменьшается, и модуль амплитуды отраженного элемента увеличивается. После чего искомый элемент вновь отражается и имеет более выраженную амплитуду, по сравнению с другими элементами.



Пример с помощью квантового компьютера

Для простоты и наглядности возьмём всего 2 кубита. Для передачи их состояний будем использовать *оракулы*:

В общем виде оракул выглядит следующим образом:

$$U_w |x\rangle = \begin{cases} |x\rangle & \text{if } x \neq w \\ -|x\rangle & \text{if } x = w \end{cases}$$

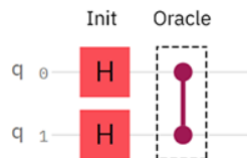
где w — искомый элемент.

Не умаляя общности положим $|w\rangle = |11\rangle$

Тогда исходный оракул можно представить в виде матрицы:

$$U_w = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{bmatrix}$$

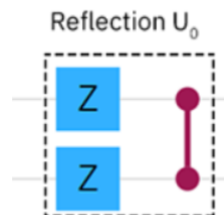
В схеме квантового компьютера оракул U_w представляется в следующем виде:



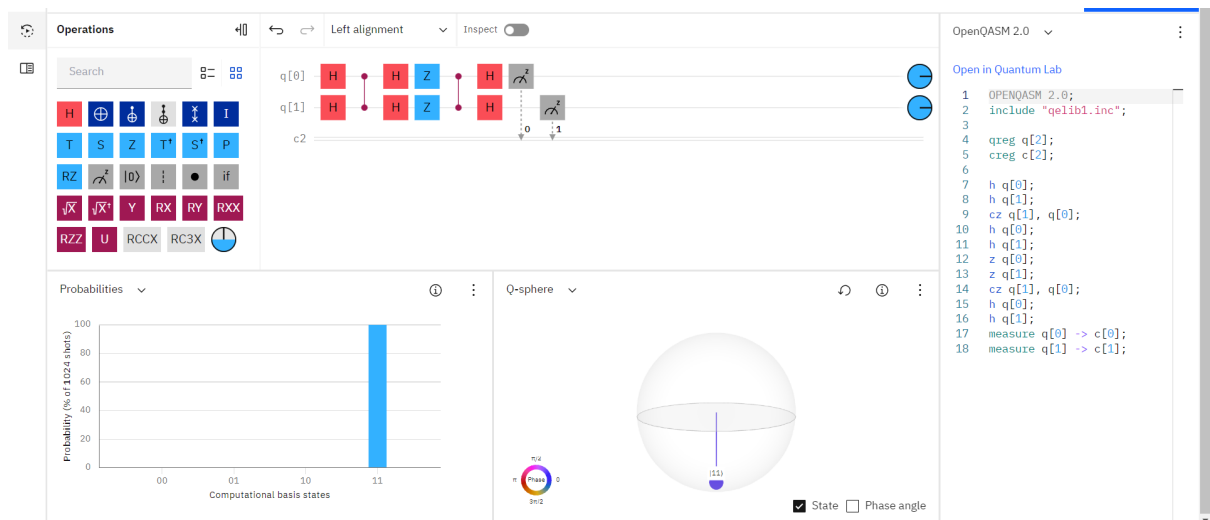
Оракул U_s представляется следующим образом:

$$U_0 \frac{1}{2}(|00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle) = \frac{1}{2}(|00\rangle - |01\rangle - |10\rangle + |11\rangle)$$

В схеме квантового компьютера оракул U_s представляется в следующем виде:



И общая схема:



Вывод

Мы изучили принцип работы алгоритма Гровера и его применение, а также на практике реализовали его с помощью квантового компьютера и убедились в его преимуществе, по сравнению с обычными алгоритмами поиска.