

Algoritmo de Bernstein-Vazirani

Beatriz Fresno Naumova

September 23, 2024

1 Introducción

El algoritmo de Bernstein-Vazirani es un algoritmo cuántico que resuelve el problema de encontrar una cadena binaria $s \in \{0, 1\}^n$ a partir de una función oculta $f(x) = s \cdot x$, donde $s \cdot x$ es el producto escalar binario entre s y x . El algoritmo resuelve el problema de forma eficiente utilizando un circuito cuántico.

Este problema puede ser visto como una versión simplificada del problema de Simon y una generalización del problema de Deutsch-Jozsa.

2 Objetivo

Dada una función $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$, de la forma:

$$f(x) = s \cdot x = s_0x_0 \oplus s_1x_1 \oplus \cdots \oplus s_{n-1}x_{n-1},$$

donde $s = (s_0, s_1, \dots, s_{n-1})$ es una cadena binaria fija y desconocida, el objetivo es determinar s .

3 Descripción del Algoritmo

El algoritmo de Bernstein-Vazirani se puede describir en los siguientes pasos:

1. Preparamos un registro cuántico con n qubits inicializados en el estado $|0\rangle^{\otimes n}$ y un qubit adicional en el estado $|1\rangle$. El qubit adicional será utilizado como ancilla.
2. Aplicamos la transformación de Hadamard a todos los qubits, incluyendo el ancilla, obteniendo el siguiente estado:

$$H^{\otimes n+1}|0\rangle^{\otimes n}|1\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{x=0}^{2^n-1} |x\rangle \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle).$$

3. Aplicamos la función f de forma cuántica a través del oráculo U_f . Esta operación cuántica afecta la amplitud del ancilla según el valor de $f(x) = s \cdot x$, cambiando la fase de los estados de x :

$$U_f|x\rangle|y\rangle = |x\rangle|y \oplus f(x)\rangle.$$

Como $f(x) = s \cdot x$, obtenemos:

$$\frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{x=0}^{2^n-1} (-1)^{s \cdot x} |x\rangle \otimes \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle - |1\rangle).$$

4. Aplicamos nuevamente la transformada de Hadamard a los n primeros qubits (excluyendo el ancilla). Este paso convierte el estado en:

$$H^{\otimes n} \left(\frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{x=0}^{2^n-1} (-1)^{s \cdot x} |x\rangle \right) = |s\rangle.$$

De esta manera, obtenemos la cadena s .

4 El Oráculo U_f

El oráculo U_f es un elemento crucial del algoritmo. Su función es implementar la operación:

$$U_f|x\rangle|y\rangle = |x\rangle|y \oplus f(x)\rangle,$$

donde $f(x) = s \cdot x$. Dado que el valor de $f(x)$ es simplemente el producto escalar binario entre s y x , este oráculo cambia la fase del estado de x de acuerdo con la relación $(-1)^{s \cdot x}$. En el caso del algoritmo de Bernstein-Vazirani, esto se logra sin afectar el qubit ancilla al final de la ejecución, ya que su rol es garantizar que el estado de x registre correctamente la cadena secreta s .

5 Ejemplo

Consideremos un ejemplo donde $n = 3$ y la cadena secreta es $s = 101$. Los pasos del algoritmo son los siguientes:

1. Inicializamos el sistema en $|000\rangle$ para los tres qubits y $|1\rangle$ para el ancilla:

$$|000\rangle|1\rangle.$$

2. Aplicamos la transformada de Hadamard a todos los qubits, obteniendo:

$$H^{\otimes 4}|0001\rangle = \frac{1}{\sqrt{8}} \sum_{x=0}^7 |x\rangle \otimes \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle - |1\rangle).$$

3. Aplicamos la función $f(x) = 101 \cdot x$, que introduce una fase $(-1)^{f(x)}$ a los estados de x :

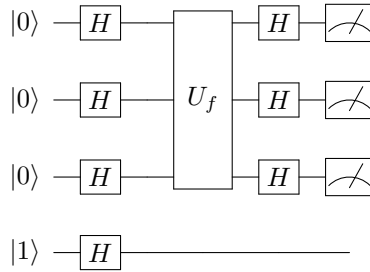
$$\frac{1}{\sqrt{8}} \sum_{x=0}^7 (-1)^{101 \cdot x} |x\rangle \otimes \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle - |1\rangle).$$

Esto cambia las fases de los estados de x en función de $s = 101$.

4. Finalmente, aplicamos la transformada de Hadamard a los tres primeros qubits, obteniendo el estado $|101\rangle$, que es la cadena secreta.

6 Circuito Cuántico

El circuito cuántico correspondiente al algoritmo de Bernstein-Vazirani, incluyendo el oráculo U_f , se puede representar de la siguiente manera:



En este circuito:

- Los H representan las puertas de Hadamard.
- U_f es la implementación cuántica de la función $f(x) = s \cdot x$, que introduce una fase dependiente del valor de $f(x)$.
- El qubit ancilla (última línea) se usa para auxiliar en la implementación del oráculo, pero no se mide al final.

7 Conclusión

El algoritmo de Bernstein-Vazirani ilustra cómo la computación cuántica puede resolver problemas de búsqueda de patrones con una ventaja significativa sobre los algoritmos clásicos. Con una sola evaluación de la función f , es posible determinar el valor de la cadena s , mientras que un algoritmo clásico requeriría n consultas a f . El oráculo cuántico desempeña un papel esencial al codificar la información de s en la fase de los estados cuánticos, lo que permite su extracción eficiente.