Introducción a la Computación Cuántica, Algoritmos e Implementación

Chenjie Huang

Sección Departamental de Sistemas Informáticos y Computación, Tutor: Luis Fernando Llana Díaz



Índice

- Quantum Bit
- Puertas cuánticas
- Algoritmos cuánticos
- Ejecuciones de algoritmos
- Conclusiones

Quantum Bit

• Puede tomar dos estados clásicos $|0\rangle$ y $|1\rangle$.

Quantum Bit

- Puede tomar dos estados clásicos $|0\rangle$ y $|1\rangle$.
- O cualquier combinación de ellas:

$$|\varphi\rangle = \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle \ \alpha, \beta \in \mathbb{C}$$
 (1)

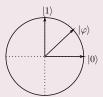
donde $|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$.

Quantum Bit

- Puede tomar dos estados clásicos $|0\rangle$ y $|1\rangle$.
- O cualquier combinación de ellas:

$$|\varphi\rangle = \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle \ \alpha, \beta \in \mathbb{C}$$
 (1)

donde $|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$.



Esfera de Bloch

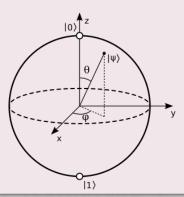
Otra forma de representarlo es con coordenadas polares en una esfera.

$$|\psi\rangle = \cos\theta \,|0\rangle + e^{i\varphi}\sin\theta \,|1\rangle \tag{2}$$

Esfera de Bloch

Otra forma de representarlo es con coordenadas polares en una esfera.

$$|\psi\rangle = \cos\theta \,|0\rangle + e^{i\varphi}\sin\theta \,|1\rangle \tag{2}$$



Puerta
$$NOT$$
 (Pauli X):

$$\begin{cases} |0\rangle \longrightarrow |1\rangle \\ |1\rangle \longrightarrow |0\rangle \end{cases} \tag{3}$$

Puerta
$$NOT$$
 (Pauli X):

$$\begin{cases} |0\rangle \longrightarrow |1\rangle \\ |1\rangle \longrightarrow |0\rangle \end{cases} \tag{3}$$

$$|0\rangle = \begin{bmatrix} 1\\0 \end{bmatrix}, \ |1\rangle = \begin{bmatrix} 0\\1 \end{bmatrix}, \ X = \begin{bmatrix} 0&1\\1&0 \end{bmatrix}$$
 (4)

Puerta NOT (Pauli X):

$$\begin{cases} |0\rangle \longrightarrow |1\rangle \\ |1\rangle \longrightarrow |0\rangle \end{cases} \tag{3}$$

$$|0\rangle = \begin{bmatrix} 1\\0 \end{bmatrix}, \ |1\rangle = \begin{bmatrix} 0\\1 \end{bmatrix}, \ X = \begin{bmatrix} 0&1\\1&0 \end{bmatrix} \tag{4}$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} \qquad \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$
 (5)

Puerta NOT (Pauli X):

$$\begin{cases} |0\rangle \longrightarrow |1\rangle \\ |1\rangle \longrightarrow |0\rangle \end{cases} \tag{3}$$

$$|0\rangle = \begin{bmatrix} 1\\0 \end{bmatrix}, \ |1\rangle = \begin{bmatrix} 0\\1 \end{bmatrix}, \ X = \begin{bmatrix} 0&1\\1&0 \end{bmatrix} \tag{4}$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} |0\rangle = |1\rangle \qquad \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$
 (5)

Puerta NOT (Pauli X):

$$\begin{cases} |0\rangle \longrightarrow |1\rangle \\ |1\rangle \longrightarrow |0\rangle \end{cases} \tag{3}$$

$$|0\rangle = \begin{bmatrix} 1\\0 \end{bmatrix}, \ |1\rangle = \begin{bmatrix} 0\\1 \end{bmatrix}, \ X = \begin{bmatrix} 0&1\\1&0 \end{bmatrix}$$
 (4)

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} |0\rangle = |1\rangle \qquad \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} |1\rangle = |0\rangle \tag{5}$$

$$\begin{array}{c|c} |x\rangle & & & |x\rangle \\ |y\rangle & & & & |x\oplus y\rangle \end{array}$$

$$|x\rangle \longrightarrow |x\rangle |y\rangle \longrightarrow |x \oplus y\rangle \begin{cases} |0\rangle \otimes |0\rangle \rightarrow |0\rangle \otimes |0\rangle \\ |0\rangle \otimes |1\rangle \rightarrow |0\rangle \otimes |1\rangle \end{cases} \begin{cases} |1\rangle \otimes |0\rangle \rightarrow |1\rangle \otimes |1\rangle \\ |1\rangle \otimes |1\rangle \rightarrow |1\rangle \otimes |0\rangle \end{cases}$$
(6)

$$|x\rangle \longrightarrow |x\rangle |y\rangle \longrightarrow |x \oplus y\rangle \begin{cases} |00\rangle \to |00\rangle \\ |01\rangle \to |01\rangle \end{cases} \begin{cases} |10\rangle \to |11\rangle \\ |11\rangle \to |10\rangle \end{cases}$$
 (6)

$$|x\rangle \longrightarrow |x\rangle |y\rangle \longrightarrow |x \oplus y\rangle$$

$$\begin{cases} |00\rangle \to |00\rangle \\ |01\rangle \to |01\rangle \end{cases} \begin{cases} |10\rangle \to |11\rangle \\ |11\rangle \to |10\rangle \end{cases}$$
(6)

$$CNOT |10\rangle = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$
 (7)

$$|x\rangle \longrightarrow |x\rangle$$

$$|y\rangle \longrightarrow |x \oplus y\rangle$$

$$\begin{cases} |00\rangle \to |00\rangle & \{|10\rangle \to |11\rangle \\ |01\rangle \to |01\rangle & \{|11\rangle \to |10\rangle \end{cases}$$
(6)

$$CNOT |10\rangle = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} \otimes \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$
 (7)

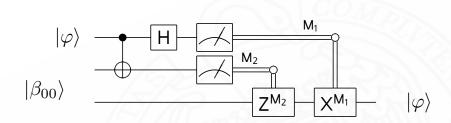
$$|x\rangle \longrightarrow |x\rangle$$

$$|y\rangle \longrightarrow |x \oplus y\rangle$$

$$\begin{cases} |00\rangle \to |00\rangle & \{|10\rangle \to |11\rangle \\ |01\rangle \to |01\rangle & \{|11\rangle \to |10\rangle \end{cases}$$
(6)

$$CNOT |10\rangle = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} |1\rangle \otimes |0\rangle = |1\rangle \otimes |1\rangle \tag{7}$$

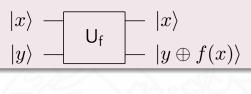
Algoritmo de Teletransportación



Algoritmo de Deutsch

Oráculo

El oráculo es una operación unitaria U_f que nos permitirá evaluar una función $f:\{0,1\}^n\longrightarrow\{0,1\}^n.$

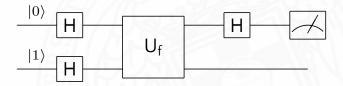


Algoritmo de Deutsch

<u>Oráculo</u>

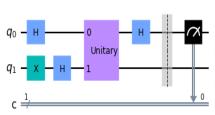
El oráculo es una operación unitaria U_f que nos permitirá evaluar una función $f:\{0,1\}^n\longrightarrow\{0,1\}^n$.

Circuito para el algoritmo de Deutsch:



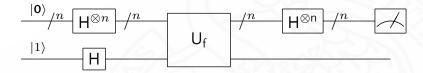
Algoritmo de Deutsch

```
circ = QuantumCircuit(2, 1)
circ.x(1)
circ.h(range(2))
gf = Operator([[0,0,1,0],
               [0,1,0,0],
                [1,0,0,0],
                [0,0,0,1]]
circ.append(gf, [0,1])
circ.h(0)
circ.barrier(range(2))
circ.measure(range(1), range(1))
circ.draw('mpl')
```



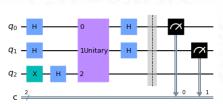
Algoritmo de Deutsch-Jozsa

Circuito para el algoritmo de Deutsch-Jozsa:

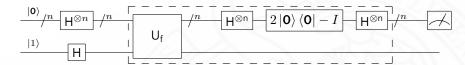


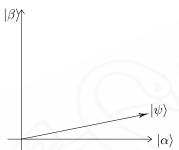
Algoritmo de Deutsch-Jozsa

```
circ = QuantumCircuit(3,2)
circ.x(2)
circ.h(range(3))
gf = Operator(
    [[1,0,0,0,0,0,0,0],
    [0.0.0.0.0.1.0.0]
    [0.0.1.0.0.0.0.0]
    [0,0,0,0,0,0,0,1],
    [0.0.0.0.1.0.0.0]
    [0,1,0,0,0,0,0,0]
    [0,0,0,0,0,0,1,0],
    [0,0,0,1,0,0,0,0]]
circ.append(gf, [0,1,2])
circ.h(range(2))
circ.barrier(range(3))
circ.measure(range(2),range(2))
circ.draw('mpl')
```



Circuito para el algoritmo de Grover:

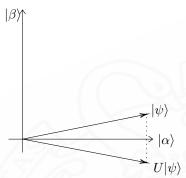




$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{\mathbf{x} \in \{0,1\}^n} |\mathbf{x}|$$

$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{\mathbf{x} \in \{0,1\}^n} |\mathbf{x}\rangle \qquad |\alpha\rangle = \frac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{f(\mathbf{x})=0} |\mathbf{x}\rangle \qquad |\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$

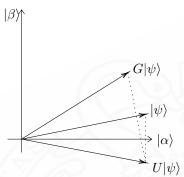
$$|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$



$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{\mathbf{x} \in \{0,1\}^n} |\mathbf{x}\rangle$$

$$|\alpha\rangle = \frac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{f(\mathbf{x})=0} |\mathbf{x}\rangle \qquad |\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$

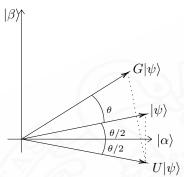
$$|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$



$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{\mathbf{x} \in \{0,1\}^n} |\mathbf{x}\rangle$$

$$|\alpha\rangle = \frac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{f(\mathbf{x})=0} |\mathbf{x}\rangle \qquad |\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$

$$|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$

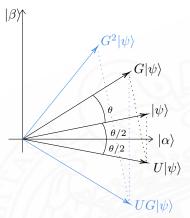


$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{\mathbf{x} \in \{0,1\}^n} |\mathbf{x}\rangle$$

$$|lpha
angle = rac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{\mathbf{x}\in S} |\mathbf{x}
angle$$

$$|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$

$$-M f(\mathbf{x}) = 0 \qquad VM f(\mathbf{x}) = 1$$
(8)



$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{\mathbf{x} \in \{0,1\}^n} |\mathbf{x}\rangle$$

$$|lpha
angle = rac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{\langle \epsilon
angle > 0} |\mathbf{x}
angle$$

$$|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(\mathbf{x})=1} |\mathbf{x}\rangle$$

$$-M f(\mathbf{x}) = 0 \qquad \sqrt{M} f(\mathbf{x}) = 1$$
(8)

Periodicidad

Sea $f:\{0,1\}^n\longrightarrow\{0,1\}^n$ tal que se cumple que existe una cadena binaria $\mathbf{c}\in\{0,1\}^n$, para todo $\mathbf{x},\mathbf{y}\in\{0,1\}^n$ se cumple

$$f(\mathbf{x}) = f(\mathbf{y})$$
 si y sólo si $\mathbf{x} = \mathbf{y} \oplus \mathbf{c}$ (9)

donde \oplus es la suma módulo 2 dígito a dígito. Llamaremos entonces a ${\bf c}$ el periodo de la función.

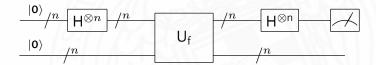
Periodicidad

Sea $f:\{0,1\}^n\longrightarrow\{0,1\}^n$ tal que se cumple que existe una cadena binaria $\mathbf{c}\in\{0,1\}^n$, para todo $\mathbf{x},\mathbf{y}\in\{0,1\}^n$ se cumple

$$f(\mathbf{x}) = f(\mathbf{y}) \text{ si y solo si } \mathbf{x} = \mathbf{y} \oplus \mathbf{c}$$
 (9)

donde \oplus es la suma módulo 2 dígito a dígito. Llamaremos entonces a ${\bf c}$ el periodo de la función.

Circuito del algoritmo de Simon:



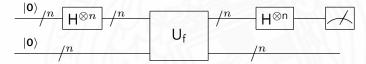
Periodicidad

Sea $f:\{0,1\}^n\longrightarrow\{0,1\}^n$ tal que se cumple que existe una cadena binaria $\mathbf{c}\in\{0,1\}^n$, para todo $\mathbf{x},\mathbf{y}\in\{0,1\}^n$ se cumple

$$f(\mathbf{x}) = f(\mathbf{y}) \text{ si y solo si } \mathbf{x} = \mathbf{y} \oplus \mathbf{c}$$
 (9)

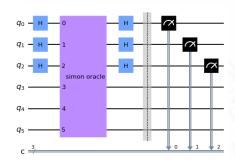
donde \oplus es la suma módulo 2 dígito a dígito. Llamaremos entonces a ${\bf c}$ el periodo de la función.

Circuito del algoritmo de Simon:



Se obtiene en la medición las cadenas $\mathbf{z_i}$ que cumplen que $\langle \mathbf{z_i}, \mathbf{c} \rangle = 0$.

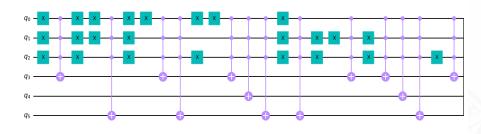
```
qc = QuantumCircuit(6,3)
qc.h(range(3))
qc.append(simon_oracle,
    range(6))
qc.h(range(3))
qc.barrier()
qc.measure(range(3),range(3))
qc.draw('mpl')
```

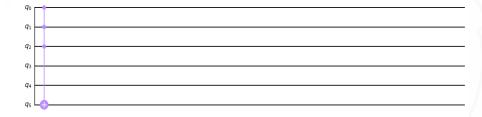


m Bit Puertas cuánticas Algoritmos cuánticos Ejecuciones de algoritm

Algoritmo de Periodicidad de Simon

Oráculo del circuito:





Quantum Bit Puertas cuánticas Algoritmos cuánticos Ejecuciones de algoritm

Algoritmo de Factorización de Shor

• Aplicaremos primero un procedimiento clásico para el algoritmo.

Quantum Bit Puertas cuánticas Algoritmos cuánticos Ejecuciones de algoritm

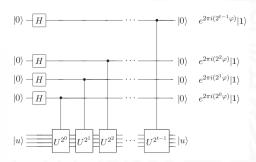
Algoritmo de Factorización de Shor

- Aplicaremos primero un procedimiento clásico para el algoritmo.
- \bullet Aplicaremos después un procedimiento cuántico para el algoritmo. Lo usaremos para encontrar el orden r de $x \ mod \ N.$

Algoritmo de Factorización de Shor

- Aplicaremos primero un procedimiento clásico para el algoritmo.
- ullet Aplicaremos después un procedimiento cuántico para el algoritmo. Lo usaremos para encontrar el orden r de $x \mod N$.

Estimación de Fase (Quantum Phase Estimation)

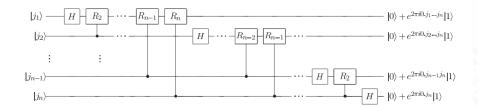


El operador unitario que usaremos para hallar el orden es

$$U|y\rangle = |xy \bmod N\rangle \tag{10}$$

Algoritmo de Factorización de Shor

Transformada Cuántica de Fourier (Quantum Fourier Transformation)



Donde R_k es la rotación que tiene por matriz:

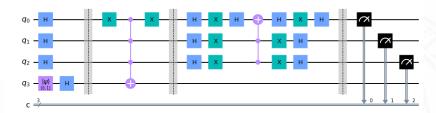
$$R_k = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & e^{2\pi i/2^k} \end{bmatrix} \tag{11}$$

Código en qiskit para el algoritmo de Grover:

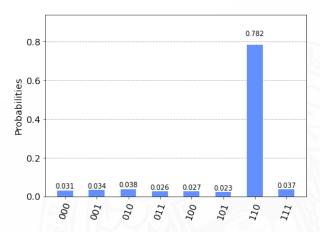
```
#circuito 2
#solucion esperado: 110
gc = QuantumCircuit(4,3)
gc.h([0,1,2])
gc.initialize ([0, 1], 3)
gc.h(3)
gc.barrier(range(4))
#iteración de grover
#oraculo
gc.x(0)
gc.mcx([0, 1, 2], 3)
gc.x(0)
gc.barrier(range(4))
```

```
#segunda simetría
gc.h([0,1,2])
gc.x([0,1,2])
gc.h(0)
gc.ccx(1,2,0)
gc.h(0)
gc.x([0,1,2])
gc.h([0,1,2])
gc.barrier(range(4))
gc.measure(range(3), range(3))
gc.draw('mpl')
```

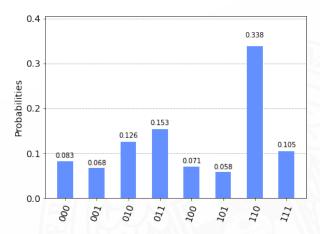
Circuito cuántico de Grover implementado en qiskit:



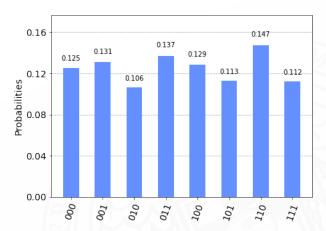
Simulación en un ordenador clásico:



Ejecución en un ordenador cuántico:



Ejecución en un ordenador cuántico:



Bit Puertas cuánticas Algoritmos cuánticos Ejecuciones de algoritm

Conclusiones

• Se requiere conocimientos sobre álgebra lineal y producto tensorial para la computación cuántica.

n Bit Puertas cuánticas Algoritmos cuánticos Ejecuciones de algoritm

- Se requiere conocimientos sobre álgebra lineal y producto tensorial para la computación cuántica.
- A parte del área de estudio de cada algoritmo. Como el caso del algoritmo de factorización de Shor con la teoría de números.

n Bit Puertas cuánticas Algoritmos cuánticos Ejecuciones de algoritm

- Se requiere conocimientos sobre álgebra lineal y producto tensorial para la computación cuántica.
- A parte del área de estudio de cada algoritmo. Como el caso del algoritmo de factorización de Shor con la teoría de números.
- Hay temas más complejos como la existencia de puertas universales.

- Se requiere conocimientos sobre álgebra lineal y producto tensorial para la computación cuántica.
- A parte del área de estudio de cada algoritmo. Como el caso del algoritmo de factorización de Shor con la teoría de números.
- Hay temas más complejos como la existencia de puertas universales.
- Las implementaciones se han hecho con un número bajo de qubits.

- Se requiere conocimientos sobre álgebra lineal y producto tensorial para la computación cuántica.
- A parte del área de estudio de cada algoritmo. Como el caso del algoritmo de factorización de Shor con la teoría de números.
- Hay temas más complejos como la existencia de puertas universales.
- Las implementaciones se han hecho con un número bajo de qubits.
- La tecnología de hoy en día no permite una implementación totalmente funcional.