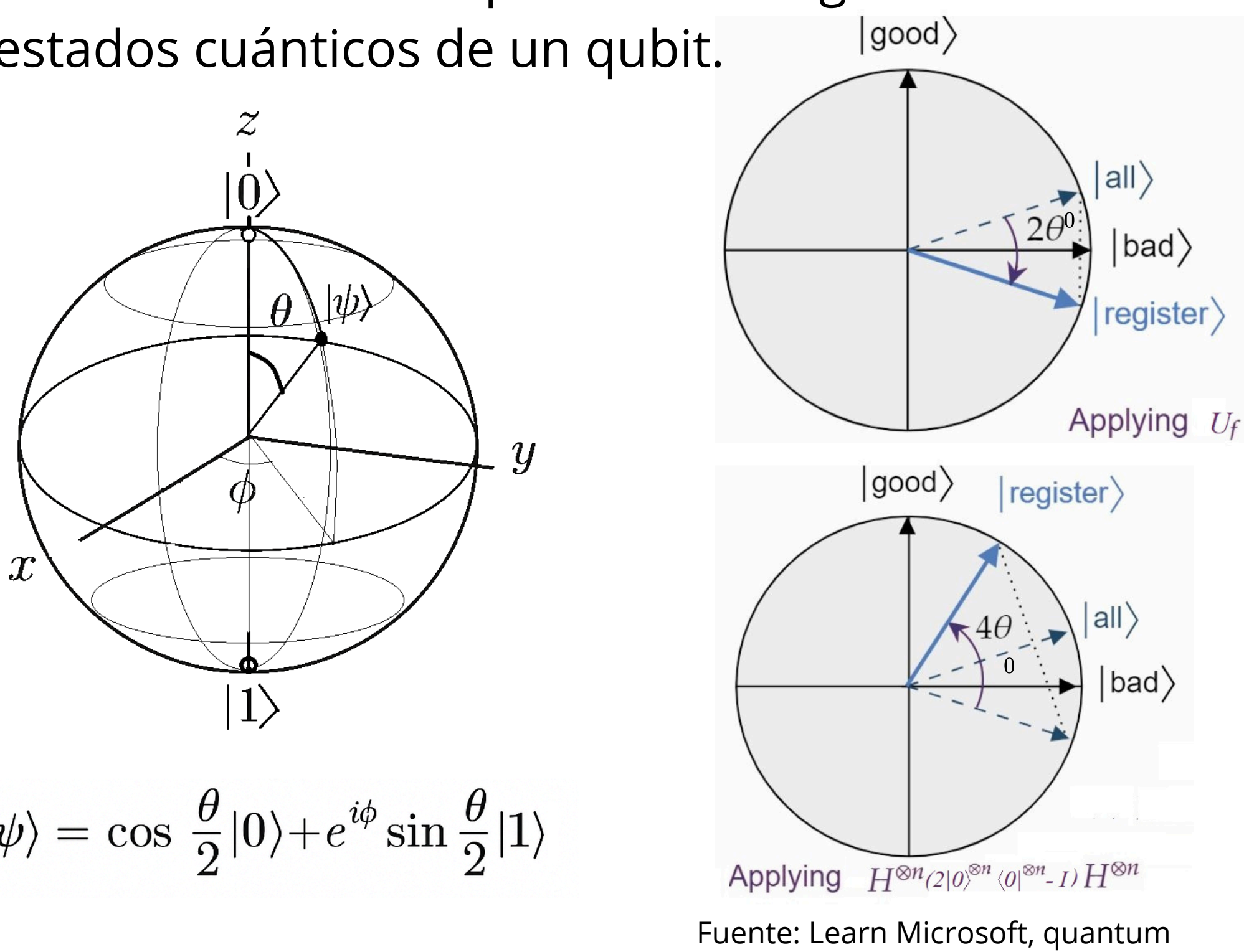


## Introducción

El algoritmo de Grover es un algoritmo cuántico para la búsqueda de datos no ordenados. Emplea la superposición de los qubits y operadores unitarios para reducir la complejidad clásica de búsqueda de  $O(N)$  a  $O(\sqrt{N})$  de encontrar un elemento.

## Conceptos clave

- **Computación cuántica:** computación basada en qubits que pueden ser una superposición entre el estado 0 y 1 de un bit.
- **Estado cuántico:** representación del estado de un qubit como un vector unitario en el espacio de Hilbert complejo.
- **Compuerta cuántica:** operador que transforma los estados cuánticos. Se representan con matrices unitarias.
- **Esfera de Bloch:** representación geométrica de los estados cuánticos de un qubit.



## Algoritmo de Grover

### Inicialización:

- Comienza con  $n$  qubits en el estado  $|0\rangle^{\otimes n}$ ,  $N = 2^n$ .
- Aplica la compuerta de Hadamard para crear una superposición uniforme.

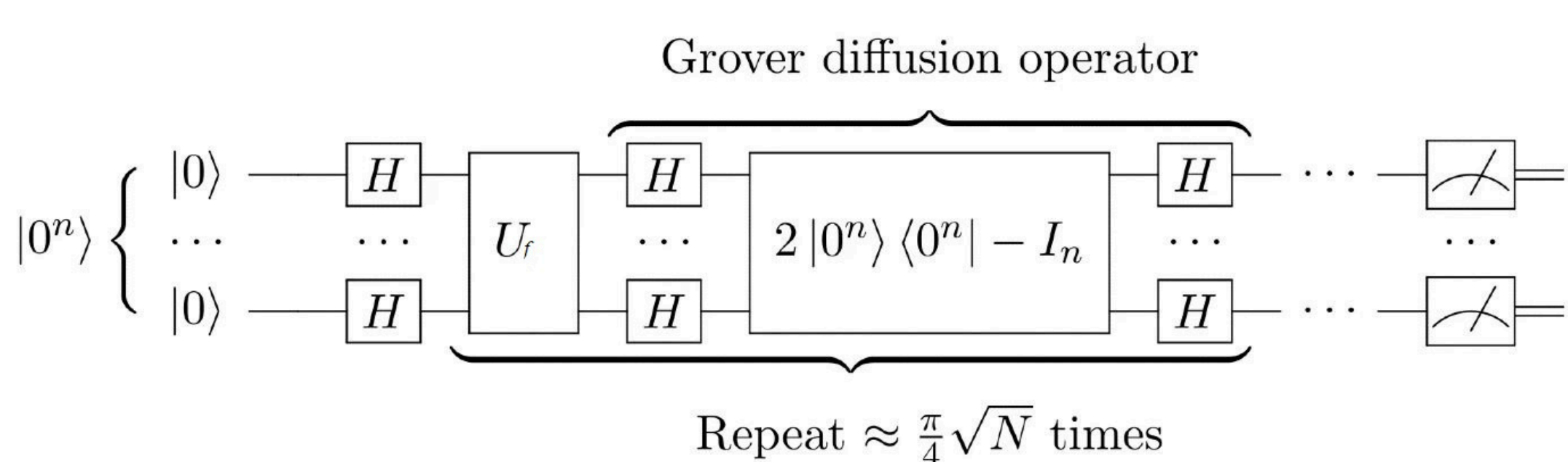
### Iteración de Grover:

- **Oráculo:** Se aplica el oráculo  $U_f$  que marca el estado solución  $|\omega\rangle$ , invirtiendo su amplitud.
- **Difusor** (Operador de Inversión alrededor de la Media): Aplica el operador de difusión  $V$ .

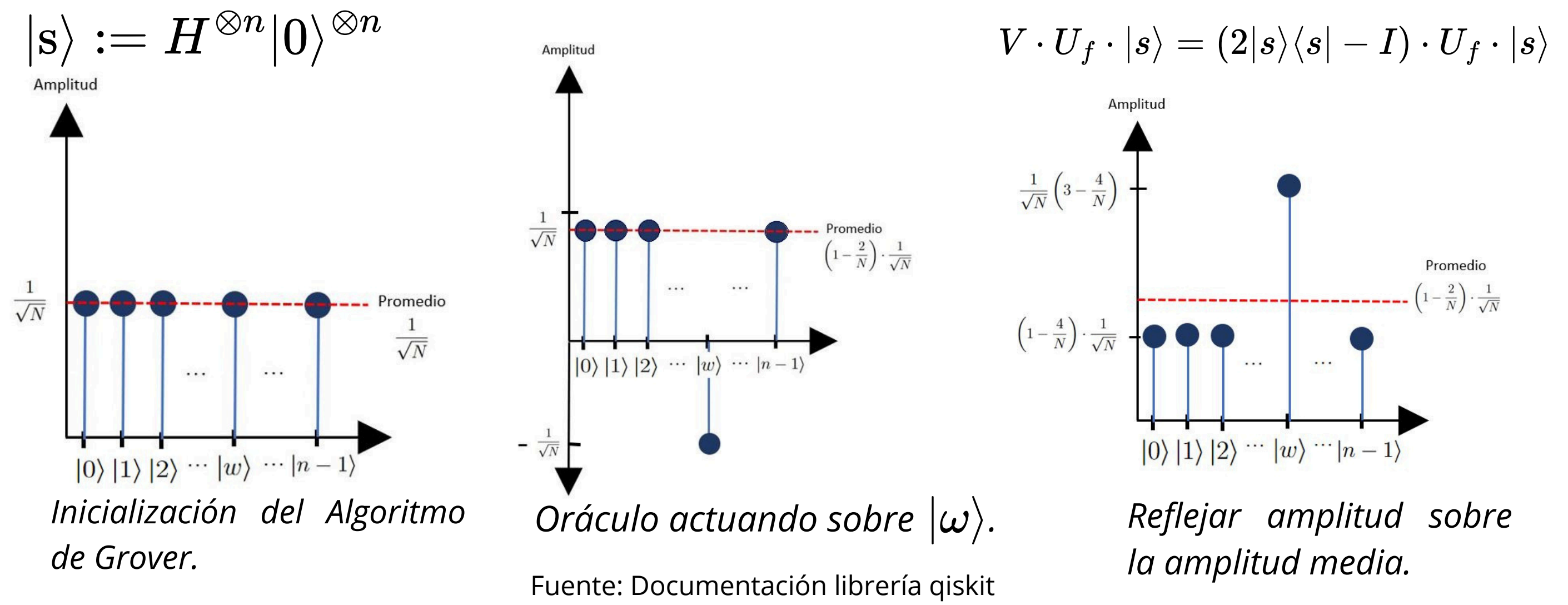
### Medición:

- Mide los  $n$  qubits en la base computacional.
- Con alta probabilidad, el resultado de la medición será el estado marcado  $|\omega\rangle$ , que es la solución a la búsqueda.

## Circuito de Grover



## Iteraciones



- Cada iteración de Grover (G) es una rotación de  $2\theta_0$  respecto al vector inicial.

$$|\psi_t\rangle = (VU_f)^t |s\rangle = \cos((2t+1)\theta_0)|\omega^\perp\rangle + \sin((2t+1)\theta_0)|\omega\rangle$$

- Probabilidad de medir un estado solución  $|\langle\omega|s\rangle|^2$

## Complejidad Computacional

El algoritmo busca resaltar el estado solución, lo que implica maximizar la amplitud de  $|\omega\rangle$ .

El ángulo  $\theta_0$  después de  $t$  iteraciones es:

$$\theta_t = (2t+1)\theta_0 \quad ; \quad \theta_0 = \arcsin(|\langle s|\omega\rangle|) = \arcsin\left(\frac{1}{\sqrt{N}}\right)$$

Para maximizar la amplitud de  $|\omega\rangle$

$$\frac{\pi}{2} = (2t_{\text{optimal}} + 1)\theta_0 \quad (1)$$

Cuando  $N$  es grande  $\sin(\theta_0) \approx \theta_0$  ;  $\theta_0 \approx \frac{1}{\sqrt{N}}$

Reemplazando en (1)

$$(2t+1)\frac{1}{\sqrt{N}} \approx \frac{\pi}{2}$$

$$t \approx \frac{\pi}{4}\sqrt{N} - \frac{1}{2}$$

Obteniendo una cota superior

$$O(\sqrt{N})$$

## Experimento

Para  $N=8$  estados, 3 qubits.  $\theta_0 = \arcsin(\frac{1}{\sqrt{8}}) \approx 0.36137\text{rad}$

Iteración (k)	Operador de Grover	Probabilidad
0	$(VU_f)^0$	0.12648
1	$(VU_f)^1$	0.78130
2 (óptima)	$(VU_f)^2$	0.94395
3	$(VU_f)^3$	0.32602

Para  $N=128$  estados, 7 qubits.  $\theta_0 = \arcsin(\frac{1}{\sqrt{128}}) \approx 0.0884\text{rad}$

Iteración (k)	Operador de Grover	Probabilidad
0	$(VU_f)^0$	0.00781
3	$(VU_f)^3$	0.33405
5	$(VU_f)^5$	0.76008
8 (óptima)	$(VU_f)^8$	0.99547
9	$(VU_f)^9$	0.98086

## Conclusiones

El algoritmo de Grover muestra el poder computacional cuántico revelando complejidades inferiores a los algoritmos de problemas clásicos. Esta ventaja plantea consecuencias en áreas como la ciberseguridad donde debilita la encriptación. Por otro lado, la escalabilidad de la computación cuántica depende del control sobre la frágil información, requiriendo métodos como la corrección de errores para proteger la información.

## Referencias

- Lov K. Grover. "A fast quantum mechanical algorithm for database search". En: Proceedings of the 28th Annual ACM Symposium on Theory of Computing. 1996, págs. 212-219. doi: 10.1145/237814.237866.
- Nielsen, M. A., & Chuang, I.L (2010) Quantum Computation and Quantum Information. Cambridge University Press.