

# Seminaro de Mecánica Cuántica / Teoría de la Información Cuántica

## Práctica IV (Curso 2024)

Verificar, en el caso de ser posible, las cuentas con Mathematica, Jupyter notebook o algún software similar.

### I. Transformada de Fourier (TF) Cuántica.

1) Considerar la TF discreta de un conjunto de  $N$  números  $\{f_j \in \mathbb{C}, j = 0, \dots, N-1\}$ :

$$F_k = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{j=0}^{N-1} f_j e^{-i2\pi jk/N}, \quad k = 0, \dots, N-1$$

a) Probar que  $f_j = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{k=0}^{N-1} F_k e^{i2\pi kj/N}$ ,  $j = 0, \dots, N-1$ .

b) Mostrar que si se extiende el conjunto de posibles valores de  $k$ , entonces  $F_{k+lN} = F_k$ .

c) Probar que si  $f_{j+r} = f_j \forall j$  ( $f_j$  periódica con período  $r$ ), con  $r$  divisor de  $N \Rightarrow F_k \neq 0$  sólo si  $k$  es un múltiplo de  $N/r$  ( $k = mN/r$ ,  $m = 0, \dots, r-1$ ), y que en tal caso,

$$F_k = \frac{\sqrt{N}}{r} \sum_{j=0}^{r-1} f_j e^{-i2\pi jm/r} \text{ si } k = mN/r.$$

2) a) Mostrar que si  $f_j = \frac{1}{\sqrt{N}} e^{i2\pi xj/N} \Rightarrow |F_k| = \left| \frac{\sin[\pi(x-k)]}{N \sin[\pi(x-k)/N]} \right|$ . Interpretar.

b) Probar que en a),  $|F_k|$  es máximo en el entero más próximo a  $x$ , y que  $|F_k| \leq \frac{1}{2|x-k|}$  si  $|x-k| < N/2$ . c) Mostrar que si  $x \rightarrow m$ , con  $m$  entero entre 0 y  $N-1 \Rightarrow F_k \rightarrow \delta_{km}$ .

3) a) Si  $\{|j\rangle, j = 0, \dots, N-1\}$  es una base ortonormal de un espacio  $V$ , mostrar que los estados

$$|\tilde{k}\rangle = U|k\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{j=0}^{N-1} e^{i2\pi kj/N} |j\rangle, \quad k = 0, \dots, N-1$$

forman también una base ortonormal de  $V$  (es decir,  $U$  es una transformación unitaria).

b) Probar que si  $|\Psi\rangle = \sum_j c_j |j\rangle \Rightarrow |\Psi\rangle = \sum_k C_k |\tilde{k}\rangle$ , con  $C_k = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{j=0}^{N-1} c_j e^{-i2\pi jk/N}$ .

c) Probar que si  $X$  es el operador definido por  $X|j\rangle = j|j\rangle$  y  $P = UXU^\dagger$ ,  $T = e^{-i2\pi P/N}$ ,  $\Rightarrow P|\tilde{k}\rangle = k|\tilde{k}\rangle$ ,  $T|\tilde{k}\rangle = e^{-i2\pi k/N} |\tilde{k}\rangle$  y  $T|j\rangle = |j+1\rangle$ , con  $|N\rangle \equiv |0\rangle$ . Interpretar.

4) Mostrar que la TF cuántica para  $n$  qubits puede ser escrita como

$$|\tilde{k}\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{j=0}^{2^n-1} e^{2\pi ijk/2^n} |j\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \otimes_{l=1}^n [ |0_l\rangle + e^{2\pi ik/2^l} |1_l\rangle ]$$

si  $j = \sum_{l=1}^n j_l 2^{n-l}$ . Escribirla explícitamente para uno y dos qubits ( $n = 1, 2$ ) y dibujar los circuitos cuánticos correspondientes.

5) Reconocer que los algoritmos cuánticos basados en la TF se basan en el esquema

$$|0\rangle|0\rangle \rightarrow \alpha \sum_{j=0}^{2^n-1} |j\rangle|0\rangle \rightarrow \alpha \sum_{j=0}^{2^n-1} |j\rangle|f(j)\rangle = \alpha^2 \sum_{k=0}^{2^n-1} |\tilde{k}\rangle \sum_{j=0}^{2^n-1} e^{-i2\pi kj/2^n} |f(j)\rangle \rightarrow \alpha^2 \sum_{k=0}^{2^n-1} |k\rangle \sum_{j=0}^{2^n-1} e^{-i2\pi kj/2^n} |f(j)\rangle$$

identificando  $\alpha$  y los pasos señalados por  $\rightarrow$ .

b) En el caso de estimación de fase,  $|f(j)\rangle = e^{i2\pi xj/N} |\Phi\rangle$ , con  $0 \leq x < N = 2^n$ . Comprobar que si  $x = m$ , con  $m$  natural entre 0 y  $N-1$ , el estado final será  $|m\rangle|\Phi\rangle$ . Discutir también el estado final si  $x$  no es entero.

c) En el caso de determinación del período  $r$ ,  $f(j) = f(j+r) \forall j$ , verificar que si  $N = 2^n$  es múltiplo de  $r$ , sólo aparecerán en el estado final los estados con  $k$  múltiplo de  $N/r$ .

6) Usar la TF discreta para encontrar los autovalores y autovectores de una matriz  $A$  de  $N \times N$  con elementos  $A_{ij} = f(j-i)$ , con  $f(j+N) = f(j) \forall j$ .

## II. Algoritmo de Búsqueda de Grover

1) Considerar el estado buscado  $|B\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{f(j)=1} |j\rangle$ , ( $M$  denota el número de estados  $|j\rangle$  tales que  $f(j) = 1$ ), el estado ortogonal  $|A\rangle = \frac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{f(j)=0} |j\rangle$  y el estado inicial ( $N = 2^n$ )

$$|\Phi\rangle = H^{\otimes n}|0\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_j |j\rangle = \sqrt{\frac{M}{N}}|B\rangle + \sqrt{\frac{N-M}{N}}|A\rangle$$

Probar que si  $O|j\rangle = (-1)^{f(j)}|j\rangle$ , la iteración de Grover  $G = (2|\Phi\rangle\langle\Phi| - I)O$  equivale a una rotación en sentido antihorario de ángulo  $2\theta$ , con  $\sin\theta = \sqrt{\frac{M}{N}}$ , en el subespacio generado por los estados  $|A\rangle$  y  $|B\rangle$ .

2) Si  $H = \hbar\omega(|B\rangle\langle B| + |\Phi\rangle\langle\Phi|)$ , mostrar que existe un tiempo  $t$  independiente de  $|B\rangle$  tal que  $\exp[-iHt/\hbar]|\Phi\rangle = |B\rangle$ . El problema de búsqueda puede pues reducirse al problema de la simulación del Hamiltoniano  $H$ .