

Q11



QX11-ShorsAlgorithmClassical.ipynb
File

Necesito que me expliques detalladamente cada una de las celdas del siguiente proyecto

A continuación tienes una explicación detallada, línea por línea, de cada una de las celdas del notebook **QX11-ShorsAlgorithmClassical.ipynb**, el cual implementa la parte clásica del algoritmo de Shor para factorizar un entero compuesto N .

Celda 1: Importación de bibliotecas

```
python
```

```
import math
import matplotlib.pyplot as plt
import numpy as np
```

- **import math**
Carga el módulo estándar de Python para funciones matemáticas de bajo nivel (máximo común divisor, raíces, etc.).
- **import matplotlib.pyplot as plt**
Importa la librería Matplotlib (submódulo `pyplot`) bajo el alias `plt`, que se utiliza para generar gráficas 2D de forma sencilla.
- **import numpy as np**
Importa NumPy bajo el alias `np`, la librería fundamental para cálculo numérico en Python (vectores, matrices, operaciones aritméticas eficientes).

Contexto teórico

Estas tres librerías son un estándar en Python para computación científica: `math` cubre funciones básicas, `numpy` permite trabajar con arrays y operaciones vectorizadas, y `matplotlib` se encarga de la visualización.

Celda 2: Definición de parámetros N y a

```
python
```

```
N = 15
a = 13
```

```
#N = 21
#a = 2
```

- **N = 15**
Establece el entero compuesto que queremos factorizar ($N = 15$).
- **a = 13**
Escoge un número aleatorio a tal que $1 < a < N$. En Shor, se elige al azar y luego se comprueba $\gcd(a, N) = 1$.
- Las dos líneas comentadas (**#N = 21, #a = 2**) muestran cómo cambiar N y a para probar otro ejemplo ($N = 21, a = 2$).

Por qué elegimos a

Shor requiere un a coprimo con N . Si no lo fuera, $\gcd(a, N)$ arrojaría directamente un factor no trivial de N .

Celda 3: Cálculo del máximo común divisor

```
python

math.gcd(a, N)
```

- Llama a `math.gcd(a, N)` para calcular $\gcd(a, N)$.
 - Si el resultado es mayor que 1, significa que hemos encontrado un factor trivial de N (caso degenerado).
 - Si el resultado es 1, seguimos con el procedimiento de orden (periodo).

Interpretación

$$d = \gcd(a, N).$$

- Si $d > 1$, se ha hallado un divisor común de a y N , y hemos terminado (pues d es un factor de N).
- Si $d = 1$, procedemos a buscar el periodo de la función $f(z) = a^z \bmod N$.

Celda 4: Generación de la secuencia $a^z \bmod N$ y graficado

```
python

z = list(range(N))
y = [a**z0 % N for z0 in z]

mpl.plot(z, y)
mpl.xlabel('z')
mpl.ylabel(f'{a}^z (mod {N})')
mpl.show()
```

1. `z = list(range(N))`

Crea la lista de exponentes $[0, 1, 2, \dots, N - 1]$.

2. `y = [a**z0 % N for z0 in z]`

Para cada z_0 en z , calcula $a^{z_0} \bmod N$. Esto genera la secuencia periódica que usaremos para encontrar el orden.

3. `mpl.plot(z, y)`

Dibuja la curva $z \mapsto a^z \bmod N$.

4. Etiquetado de ejes

- `mpl.xlabel('z')` marca el eje horizontal con "z".
- `mpl.ylabel(f'{a}^z (mod {N})')` marca el vertical con " $a^z \bmod N$ ".

5. `mpl.show()`

Muestra la gráfica en pantalla.

Objetivo

Visualizar cómo los residuos $\{a^z \bmod N\}$ repiten un ciclo. El siguiente paso será detectar el periodo r de esta secuencia.

Celda 5: Cálculo del periodo r

python

```
r = z[y[1:].index(1) + 1]
print(r)
```

- `y[1:].index(1)`

Busca el primer índice (después de $z = 0$) donde la secuencia toma valor 1. Como $y[0] = a^0 \bmod N = 1$, omitimos la posición 0.

- `+ 1`

Ajusta el índice al vector original z .

- `r = ...`

Guarda en r el periodo, es decir, el menor entero positivo r tal que

$$a^r \equiv 1 \pmod{N}.$$

- `print(r)`

Muestra el valor del periodo en consola.

Importancia del periodo

En Shor, una vez que tenemos r , el resto de la factorización es puramente algebraico:

- Si r es impar, no sirve: volvemos a elegir otro a .
- Si r es par, vamos al siguiente paso.

Celda 6: Extracción de factores usando r

python

```
if r % 2 == 0:
    x = (a**(r/2.)) % N
    print(f'x: {x}')
    if ((x+1) % N) != 0:
        print(math.gcd(int(x)+1, N),
              math.gcd(int(x)-1, N))
    else:
        print('x+1 is 0 (mod N)')
else:
    print('r is odd')
```

1. **if $r \% 2 == 0$:**

Verifica que el periodo r sea **par**. Sólo en ese caso procede a factorizar.

2. **$x = (a^{r/2}) \% N$**

Calcula

$$x = a^{r/2} \bmod N.$$

En teoría de números, si r es par y $a^r \equiv 1 \pmod{N}$, entonces

$$a^{r/2} \equiv \pm 1 \pmod{N}.$$

3. **if $((x+1) \% N) != 0$:**

- Si $x \not\equiv -1 \pmod{N}$, entonces tanto $\gcd(x+1, N)$ como $\gcd(x-1, N)$ producirán factores no triviales de N .

4. **print($\text{math.gcd}(\text{int}(x)+1, N), \text{math.gcd}(\text{int}(x)-1, N)$)**

Muestra en consola los dos posibles factores de N :

$$\gcd(x+1, N), \quad \gcd(x-1, N).$$

5. En caso contrario, informa que $x \equiv -1 \pmod{N}$ (no sirve este a), o bien que r es impar y hay que reintentar con otro a .

Resultado final

Se obtienen dos divisores no triviales de N , que al multiplicarse dan N . Así completamos la factorización clásica que necesita Shor tras la parte cuántica de detección de periodo (aquí simulada por búsqueda pura).

Celda 7: (vacía)

- Esta última celda está vacía y no realiza ninguna acción. Puede usarse para añadir comentarios o código adicional.

Resumen del flujo

1. **Importar** libs fundamentales (`math`, `numpy`, `matplotlib`).
2. **Elegir** N (entero a factorizar) y a (aleatorio, coprimo con N).
3. **Verificar** $\gcd(a, N) = 1$.
4. **Generar** la secuencia $\{a^z \bmod N\}$ y **graficar** para observar periodicidad.
5. **Detectar** el periodo mínimo r .
6. **Calcular** $x = a^{r/2} \bmod N$ y **extraer** factores $\gcd(x \pm 1, N)$.
7. **Mostrar** los factores de N .

Este notebook implementa la **parte clásica** de Shor (detección de periodo por fuerza bruta). En su versión cuántica real, ese periodo se obtendría con transformada de Fourier cuántica; aquí lo calculamos directamente para fines didácticos.



Podrias darme todas las teorias matematicas y fisicas aplicadas en el siguiente proyecto

Aquí tienes un desglose de las principales teorías matemáticas y físicas que subyacen al proyecto de la parte clásica del algoritmo de Shor (factorización de un entero N mediante búsqueda del periodo de la función $f(z) = a^z \bmod N$):

1. Teorías Matemáticas

1.1 Aritmética modular

- **Definición de congruencia**

$$a \equiv b \pmod{N} \iff N \mid (a - b).$$

- **Operaciones modulares:** suma, resta, multiplicación y, en contexto cuántico, exponenciación rápida (modular exponentiation) para calcular $a^z \bmod N$.

1.2 Algoritmo de Euclides

- **Máximo común divisor (mcd)**

Se basa en la recursión

$$\gcd(a, b) = \gcd(b, a \bmod b),$$

hasta que uno de los operandos sea cero.

- En el proyecto se usa para verificar $\gcd(a, N) = 1$ y, en caso contrario, extraer un factor trivial.

1.3 Teoremas fundamentales de teoría de números

- **Pequeño teorema de Fermat**

Para p primo y $a \not\equiv 0 \pmod{p}$:

$$a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}.$$

- **Teorema de Euler**

Para N cualquiera y $\gcd(a, N) = 1$:

$$a^{\varphi(N)} \equiv 1 \pmod{N},$$

donde $\varphi(N)$ es la función totiente de Euler.

- **Orden de un elemento en un grupo**

El **orden** r de a módulo N es el menor entero positivo tal que

$$a^r \equiv 1 \pmod{N}.$$

1.4 Teoría de grupos

- Se considera el grupo multiplicativo $(\mathbb{Z}/N\mathbb{Z})^\times$, cuyas propiedades garantizan que la búsqueda del periodo de a^z termine en tiempo polinomial (en la parte cuántica).

1.5 Funciones periódicas y análisis de señales

- La secuencia $\{a^z \bmod N\}_{z=0}^{N-1}$ es **periódica** con periodo r .
- Visualizar $(z, a^z \bmod N)$ ayuda a “ver” un ciclo que se repite cada r pasos.

1.6 Complejidad Algorítmica

- **Factorización clásica** de enteros es, hasta donde se sabe, de tiempo **subexponencial** en el mejor caso (e.g. método de criba cuadrática), pero **no polinomial**.
- El interés de Shor es que, al combinar estas ideas con la parte cuántica, se consigue factorización en **tiempo polinomial**.

2. Teorías Físicas

Aunque esta implementación hace la parte clásica de Shor, el algoritmo completo descansa en los principios de la mecánica cuántica:

2.1 Mecánica cuántica fundamental

- **Postulados de la mecánica cuántica:**
 - Estados descritos por vectores en un espacio de Hilbert.
 - Evolución temporal dada por operadores unitarios (gates cuánticos).
 - Medición que colapsa el estado cuántico.

2.2 Qubit y superposición

- Un **qubit** general se escribe

$$|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle, \quad |\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1.$$

- Permite procesar simultáneamente múltiples valores de z gracias a la superposición.

2.3 Transformada de Fourier cuántica (QFT)

- Núcleo del paso cuántico de Shor: aplica una QFT sobre la superposición de $|z\rangle$ para extraer información espectral (el periodo r).
- Matemáticamente es análoga a la transformada discreta de Fourier, pero implementada con puertas cuánticas en $O(n^2)$ operaciones.

2.4 Interferencia cuántica

- Tras la QFT, diferentes términos de la superposición interfieren constructivamente en los estados que contienen la información del periodo.
- La amplitud de probabilidad se concentra en múltiplos de $2^n/r$, permitiendo estimar r .

2.5 Decoherencia y errores cuánticos

- En un sistema real, la **decoherencia** limita la fidelidad de los operadores unitarios, y por tanto la exactitud de la QFT y la medición.
- Para la factorización práctica se requieren corrección de errores cuánticos y hardware tolerante a fallos.

Flujo conceptual general

1. **Seleccionar** un a coprimo con $N \rightarrow$ **Euclides**.
2. **Preparar** superposición de estados $\sum_z |z\rangle$.
3. **Calcular** en paralelo $|z\rangle \mapsto |a^z \bmod N\rangle$.
4. **Aplicar** QFT para revelar el periodo r .
5. **Medir y extraer** $r \rightarrow$ **aritmética modular**.
6. **Obtener** factores $\gcd(a^{r/2} \pm 1, N)$.

Con esto quedan claras las bases matemáticas (teoría de números, álgebra, análisis de señales) y físicas (mecánica cuántica, QFT e interferencia) que sostienen el algoritmo de Shor y su simulación clásica.