

# 位相推定問題

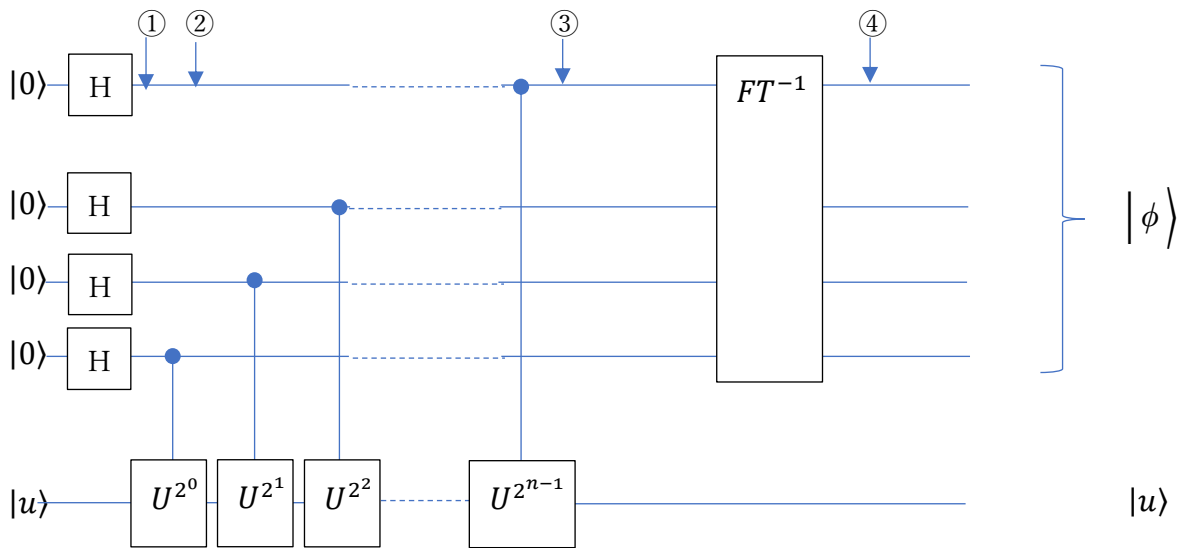
○ $U$  をユニタリ演算子として、

$$U|u\rangle = e^{i2\pi\phi} |u\rangle$$

のとき、 $\phi$  ( $0 \leq \phi < 1$ ) を求める。

ここで、 $\phi$  を 2 進数で表すと  $0.\phi_1\phi_2\phi_3\cdots\phi_n$  であるとする。

$$U|u\rangle = e^{i2\pi\phi} |u\rangle$$



① アダマールゲート通過後

$$\frac{1}{\sqrt{2^n}} (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes \cdots \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes |u\rangle$$

②  $U^{2^0}$  ゲート通過後

$$\begin{aligned} & \frac{1}{\sqrt{2^n}} (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes \cdots \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle|u\rangle + |1\rangle e^{i2\pi 2^0 \phi} |u\rangle) \\ &= \frac{1}{\sqrt{2^n}} (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes \cdots \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle|u\rangle + e^{i2\pi 2^0 \phi} |1\rangle|u\rangle) \\ &= \frac{1}{\sqrt{2^n}} (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes \cdots \otimes (|0\rangle + |1\rangle) \otimes (|0\rangle + e^{i2\pi 2^0 \phi} |1\rangle) \otimes |u\rangle \end{aligned}$$

③ 同様にしていくと  $U^{2^{n-1}}$  ゲート通過後には

$$\begin{aligned} & \frac{1}{\sqrt{2^n}} (|0\rangle + e^{i2\pi 2^{n-1} \phi} |1\rangle) \otimes (|0\rangle + e^{i2\pi 2^{n-2} \phi} |1\rangle) \otimes \cdots \otimes (|0\rangle + e^{i2\pi 2^0 \phi} |1\rangle) \otimes |u\rangle \\ &= \frac{1}{\sqrt{2^n}} (|0\rangle + e^{i2\pi 0.\phi_n} |1\rangle) \otimes (|0\rangle + e^{i2\pi 0.\phi_{n-1}\phi_n} |1\rangle) \otimes \cdots \otimes (|0\rangle + e^{i2\pi 0.\phi_1\phi_2\cdots\phi_n} |1\rangle) \otimes |u\rangle \end{aligned}$$

④ 同様に  $FT^{-1}$  ゲート通過後には

$$|\phi\rangle \otimes |u\rangle$$

となる。

以上を 10 進数表記で表すと

① アダマールゲート通過後

$$\begin{aligned}
 & \frac{1}{\sqrt{2^n}}(|0\rangle+|1\rangle) \otimes (|0\rangle+|1\rangle) \otimes \cdots \otimes (|0\rangle+|1\rangle) \otimes |u\rangle \\
 &= \frac{1}{\sqrt{2^n}}(|00\cdots 00\rangle+|00\cdots 01\rangle+\cdots+|11\cdots 11\rangle) \otimes |u\rangle \\
 &= \frac{1}{\sqrt{2^n}}(|0\rangle+|1\rangle+\cdots+|2^n-1\rangle) \otimes |u\rangle \\
 &= \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{j=0}^{2^n-1} |j\rangle \otimes |u\rangle
 \end{aligned}$$

② /③ 制御 $U^{2^k}$ ゲートを全体の状態が通ると

$$\frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{j=0}^{2^n-1} |j\rangle \otimes U^j |u\rangle$$

となり、上式は以下のように変換できる

$$\begin{aligned}
 \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{j=0}^{2^n-1} |j\rangle \otimes U^j |u\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{j=0}^{2^n-1} |j\rangle \otimes e^{i2\pi k \phi} |u\rangle \\
 &= \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{j=0}^{2^n-1} e^{i2\pi k \phi / 2^n} |j\rangle \otimes |u\rangle \\
 &= \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{j=0}^{2^n-1} e^{i2\pi \Phi k / 2^n} |j\rangle \otimes |u\rangle \\
 &= \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{j=0}^{N-1} e^{i2\pi \Phi k / N} |j\rangle \otimes |u\rangle
 \end{aligned}$$

但し、 $\phi = 0.\phi_1\phi_2\phi_3\cdots\phi_n$ 、 $\Phi = 2^n\phi = \phi_1\phi_2\phi_3\cdots\phi_n$ 、 $N = 2^n$ を用いた。

④ よって $FT^{-1}$ ゲート通過後には

$$|\phi\rangle \otimes |u\rangle$$

となる。