

# 量子位相推定

9BSP1118 村岡海人

2022 年 7 月 12 日

## 1 概要

量子位相推定アルゴリズムは、アダマールテストの測定側の量子ビットを拡張し、量子フーリエ変換を組み合わせたものである。

アダマールテストでは、固有値の位相  $\lambda$  は測定結果の確率分布に反映されていた。そのため、測定結果をたくさんサンプルし、 $\lambda$  を推定する必要があった。これを少し工夫することにより、測定結果から位相の情報を直接的に取り出すことができる。それが量子位相推定である。

この量子アルゴリズムは、数多くの量子アルゴリズムの基礎として使われており、量子アルゴリズムの中で最も重要なものの 1 つである。

### 1.1 はじめに

まず初めに、 $\lambda/2\pi$  を 2 進数に展開する。

$$\frac{\lambda}{2\pi} = \frac{j_1}{2^1} + \frac{j_2}{2^2} + \cdots + \frac{j_k}{2^k} + \cdots \quad (1)$$

$j_k$  は 0 または 1 をとる古典ビットである。 $\lambda$  は  $e^{i\lambda}$  の形のみで出てくるので、 $0 \leq \lambda < 2\pi$  として一般性を失わない。この 2 進数を、通常の小数の表記にならって、

$$\lambda = (2\pi)0.j_1j_2 \cdots j_k \cdots \quad (2)$$

と書ける。

### 1.2 位相推定アルゴリズムの流れ

量子位相推定は以下のような流れで行う。初期化された  $n$  個の  $q$  ビットと入力状態  $|\psi\rangle$  を用いてユニタリー演算  $U$  の固有値の位相  $\lambda$  を求める。

1.  $|0\rangle$  に初期化された  $n$  個の補助量子ビットのそれぞれに、アダマールテストと同様、アダマールゲートを作用させる。
2. 再度、 $n$  個の補助量子ビットによってコントロールされた制御ユニタリー演算を固有ベクト

ル  $|\psi\rangle$  に作用させる。ただし、 $k$  番目 ( $k = 1, \dots, n$ ) の補助量子ビットには制御  $U^{2^{k-1}}$  演算をする。

3.  $n$  個の補助量子ビットに逆フーリエ変換 (図 1 の  $QFT^\dagger$ ) を作用させる。
4. 最後に、補助量子ビットの測定を行えば、100% の確率で  $j_1, j_2, \dots, j_n$  が得られ、 $U$  の固有値の位相  $\lambda$  が求められる。

上記のことを量子回路で表したのが図 1 である。

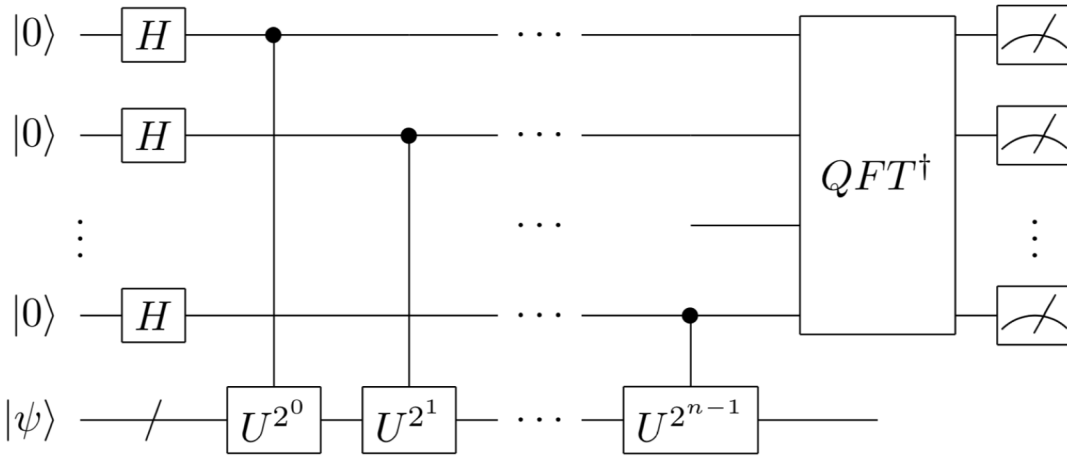


図 1 量子位相推定の量子回路

## 2 量子位相推定

### 2.1 入力固有ベクトルの場合

入力固有ベクトル  $|\psi\rangle$  である場合を考える。また、ここでは位相  $\lambda$  が  $n$  桁まで 2 進数展開できる特殊な  $\lambda$  であるとする。すると、式 (2) より、位相  $\lambda$  の 2 進数展開は、

$$\lambda = (2\pi)0.j_1j_2\cdots j_n \quad (3)$$

となる。

まず初めに、 $n$  個の  $|0\rangle$  に初期化された補助量子ビットのそれぞれに、アダマールゲートと制御ユニタリー演算  $\Lambda(U^{2^{k-1}})$  を作用させる。 $U|\psi\rangle = e^{i2\pi\lambda}|\psi\rangle$  なので、 $k$  番目の補助量子ビットには  $e^{i2^{k-1}\lambda}$  の位相が獲得される。

$k = 1$  の場合、アダマールテストと同様に、

$$\frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + e^{i(2\pi)0.j_1j_2\cdots j_n} |1\rangle \right) \quad (4)$$

となり、 $k = 2$  の場合は、

$$\frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + e^{i(2\pi)2^1 \cdot 0 \cdot j_1 j_2 \dots j_n} |1\rangle \right) \quad (5)$$

$$= \frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + e^{i(2\pi)j_1 \cdot j_2 j_3 \dots j_n} |1\rangle \right) \quad (6)$$

$$= \frac{1}{\sqrt{2}} \left( |0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_2 j_3 \dots j_n} |1\rangle \right) \quad (7)$$

となる。これを  $n$  回繰り返して、

$$\left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_1 \dots j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) \otimes \left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_2 \dots j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) \otimes \dots \otimes \left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) \otimes |\psi\rangle \quad (8)$$

という状態が得られる。つまり、固有値の位相を 2 進小数表示で 1 ビットずつシフトしたのが各補助量子ビットの位相に格納される。

式 (8) の形は、量子フーリエ変換の結果の式と同じ形をしている。そのため、次は逆量子フーリエ変換 ( $QFT^\dagger$ ) を補助量子ビットに作用させると、

$$\left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_1 \dots j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) \otimes \left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_2 \dots j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) \otimes \dots \otimes \left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) \rightarrow |j_1 \dots j_n\rangle \quad (9)$$

となる。

この段階で補助量子ビットの測定を行えば、100% の確率で、 $j_1, j_2, \dots, j_n$  が得られ、 $U$  の固有値の位相  $\lambda$  が求められる。

測定を除いた回路全体を位相推定のためのユニタリー演算  $W$  とすると、

$$W |0 \dots 0\rangle |\psi\rangle = |j_1 \dots j_n\rangle |\psi\rangle \quad (10)$$

となる  $W$  を構成できた。

まとめると、位相推定アルゴリズムによって、対応する固有ベクトル  $|\psi\rangle$  で与えられるユニタリーオペレータ  $U$  の固有値の位相  $\lambda$  を推定できる。この手続きの核心を成す重要な点は次の変換を実行する逆量子フーリエ変換にある。式 (7) より、

$$\left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_1 \dots j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) \otimes \dots \otimes \left( \frac{|0\rangle + e^{i(2\pi)0 \cdot j_n} |1\rangle}{\sqrt{2}} \right) = \frac{1}{2^{n/2}} \sum_{k=0}^{2^n-1} e^{2\pi i j k} |k\rangle \quad (11)$$

とすると、

$$\frac{1}{2^{n/2}} \sum_{k=0}^{2^n-1} e^{2\pi i j k} |k\rangle |\psi\rangle \rightarrow |\tilde{j}\rangle |\psi\rangle \quad (12)$$

ここで、 $|\tilde{j}\rangle$  は測定されたとき  $\lambda$  の良い測定量を与える状態を表す。

## 2.2 $\lambda$ が $n$ 桁の 2 進数で表せられない場合

$\lambda$  が 2 進数で表せない場合について、位相推定アルゴリズムがどのような状態を返すのか考える。

式 (12) より、係数を

$$a(k) = e^{2\pi i j k} \quad (13)$$

とすると、 $a(k)$  は、 $k$  に対して  $j$  という振動数を持って振動していることがわかる。そのため、フーリエ変換後には  $j$  に対応する  $|j\rangle$  の振幅だけが残る。フーリエ変換の性質から、 $\lambda$  がちょうど  $n$  桁の 2 進数で表せなくても、近似値にあたる  $|\tilde{j}\rangle$  周辺の振幅が大きくなる。

では、高い確率で  $\lambda$  を推定するにはどうすれば良いか考える。 $b$  を 0 から  $2^n - 1$  の範囲の整数として、 $b/2^t = 0.b_1 b_2 \cdots b_n$  が、 $j$  より小さく  $j$  の最良の  $n$  ビット近似になるように選ぶとする。つまり、 $j$  と  $b/2^n$  の差  $\delta \equiv j - b/2^n$  は、 $0 \leq \delta \leq 2^{-t}$  を満たす。

逆量子フーリエ変換を式 (11) に適用すると、

$$\frac{1}{2^n} \sum_{k,l=0}^{2^n-1} e^{-\frac{2\pi i k l}{2^n}} e^{2\pi i j k} |l\rangle \quad (14)$$

$\alpha_l$  を  $|(b+l)(\text{mod } 2^t)\rangle$  の振幅とすると、

$$\alpha_l \equiv \frac{1}{2^t} \sum_{k=0}^{2^t-1} \left( e^{2\pi i (j - (b+l)/2^t) k} \right) \quad (15)$$

これは幾何級数なので

$$\alpha_l = \frac{1}{2^n} \left( \frac{1 - e^{2\pi i (2^n j - (b+l))}}{1 - e^{2\pi i (\delta - l/2^n)}} \right) \quad (16)$$

$$= \frac{1}{2^n} \left( \frac{1 - e^{2\pi i (2^n \delta - l)}}{1 - e^{2\pi i (\delta - l/2^t)}} \right) \quad (17)$$

最終測定結果を  $m$  とする。我々の目的が  $|m - b| > e$  となる値  $m$  を得る確率の限界を与えることである。ここで、 $e$  は所望の許容誤差を特徴づける正の整数である。そのような  $m$  を観測する確率は

$$p(|m - b| > e) = \sum_{-2^{t-1} < l \leq -(e+1)} |\alpha_l|^2 + \sum_{e+1 \leq l \leq 2^{t-1}} |\alpha_l|^2 \quad (18)$$

で与えられる。しかし、任意の実数  $\theta$  に対して  $|1 - e^{i\theta}| \leq 2$  なので、

$$|\alpha_l| \leq \frac{2}{2^t |1 - e^{2\pi i (\delta - l/2^t)}|} \quad (19)$$

$-\pi \leq \theta \leq \pi$  ならば常に  $|1 - \exp(i\theta)| \geq 2|\theta|/\pi$  である。しかし、 $-2^{t-1} < l \leq 2^{t-1}$  のときに  $-\pi \leq 2\pi(\delta - l/2^t) \leq \pi$  となる。したがって、

$$|\alpha_l| \leq \frac{1}{2^{n+1}(\delta - l/2^n)} \quad (20)$$

式 (18) と式 (20) を組み合わせると、

$$p(|m - b| > e) \leq \frac{1}{4} \left[ \sum_{l=-2^{n-1}+1}^{-(e+1)} \frac{1}{(l - 2^n \delta)^2} + \sum_{l=e+1}^{2^{t-1}} \frac{1}{(l - 2^n \delta)^2} \right] \quad (21)$$