## 量子回路と量子アルゴリズムの基礎

東京大学大学院理学系研究科 量子ソフトウェア寄付講座 大久保毅

### コンテンツ

#### ・ 量子コンピュータと量子アルゴリズム

- ・量子コンピュータ?
- ・ 量子アルゴリズムの例
- 量子超越性
- ・ 量子回路の基礎
  - ・基本的なゲート操作
  - ・ 量子的な演算と量子測定
  - 古典シミュレーション
- ・ 量子アニーリングの概略
- ・まとめ

# 量子コンピュータと量子アルゴリズム

# 古典コンピュータと量子コンピュータの情報単位

**古典コンピュータ** (例えば)0と1の2状態(bit)で情報(状態)を表す 1 bit: 状態は"0" or "1" 2 bits: 状態は"00", "01", "10", "11"

N bits: 状態は全部で2№個

### 量子コンピュータ

(例えば)2"準位"を持つ量子系(qubit)で情報を表す

1 qubit: 状態は"基底" |0>, |1>の任意の重ね合わせ(線形結合)





📙 📵 📵 🔘

# 量子ビットの多体系

1つの量子ビットの状態は2つの基底ベクトルで表現される 1 qubit  $|0\rangle, |1\rangle$  $|\psi\rangle = \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$  2次元ベクトル 2つの量子ビット系の状態は4つの基底ベクトルで表現される 2 qubits  $|0
angle\otimes|0
angle,|0
angle\otimes|1
angle,|1
angle\otimes|0
angle,|1
angle\otimes|1
angle$ (簡略化した表現: |00>, |01>, |10>, |11>)  $|\Psi\rangle = C_{00}|00\rangle + C_{01}|01\rangle + C_{10}|10\rangle + C_{11}|11\rangle = \begin{pmatrix} C_{01} \\ C_{10} \\ C_{10} \end{pmatrix} 4次元ベクトル$ 状態を表すベクトルの次元 2N  $|\Psi\rangle = \sum_{\{i_1, i_2, \dots, i_N\}} \Psi_{i_1 i_2 \dots i_N} |i_1 i_2 \dots i_N\rangle$ N qubits 指数関数的に大きい!  $\{i_1, i_2, \dots i_N\}$  $2^{10} = 1024 \sim 10^3$  $2^{20} \sim 10^6, 2^{100} \sim 10^{30}$ 

1 qubit状態:  $|\psi\rangle = \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}$ 

qubitが状態 |0〉にいるか |1〉にいるかを観測すると

確率  $P(|0\rangle) = \frac{|\alpha|^2}{|\alpha|^2 + |\beta|^2}$  で状態 |0\rangle 確率  $P(|1\rangle) = \frac{|\beta|^2}{|\alpha|^2 + |\beta|^2}$  で状態 |1⟩ =  $1 - P(|0\rangle)$ 

> \*以降、量子状態は規格化されているとする  $\langle \Psi | \Psi \rangle \equiv \left( \alpha^* \beta^* \right) \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} = \underline{|\alpha|^2 + |\beta|^2} = 1$

N-qubit状態:
$$|\Psi\rangle = \sum_{\{i_1, i_2, \dots, i_N\}} \Psi_{i_1 i_2 \dots i_N} |i_1 i_2 \dots i_N\rangle$$

● 2<sup></sup>種類の<u>古典bit状態</u>がそれぞれ確率的に観測される |010111…〉

## 量子状態の古典計算困難性

量子状態の従う運動方程式=シュレディンガー方程式

$$i\hbar \frac{\partial}{\partial t} |\Psi\rangle = \mathcal{H} |\Psi\rangle$$
  $|\Psi\rangle$ :量子状態(2<sup>N</sup>次元のベクトル)  
 $\mathcal{H}$ :**ハミルトニアン**(2<sup>N</sup>×2<sup>N</sup>の行列)

(時間に依存しない場合)

$$\mathcal{H}|\Psi\rangle = E|\Psi\rangle$$
  $E$ :エネルギー(数字)

指数関数的に大きな次元を持つベクトルの運動方程式

古典コンピュータでこの運動方程式を厳密に解くには、 膨大なメモリと膨大な計算時間が必要

スパコン富岳を用いても、 <mark>50 qubits程度</mark>しか計算できない



# 制御された量子系と量子コンピュータ

量子系を制御して望みの動作をさせる

古典計算機では計算できないことを"計算"できる可能性 \*情報を取り出せないと計算として意味がない

### 量子コンピュータ=高度に制御された量子系

計算の目的に合わせて量子状態を変化(運動)させる

量子状態を変化させる操作の<mark>処方箋</mark> **量子アルゴリズム** 







#### **Shorのアルゴリズム** (P. W. Shor, 1994)

素因数分解:  $15 = 3 \times 5, 102 = 2 \times 3 \times 17, 10439 = 11 \times 13 \times 73$ 大きな数の素因数分解はどんどん"困難"になる 古典コンピュータでは、 $n = \log N(\sim h \oplus b)$ に対して $\sim \exp n$ の計算時間 量子コンピュータでのShorのアルゴリズムを使うと、 n の多項式の計算時間で素因数分解できる 古典コンピュータ 量子コンピュータ nの多項式  $\exp n$ 指数関数の計算時間削減!

Groverのアルゴリズム (L. K. Grover, 1996)

非構造化データの探索: N個のデータ中で特定の"アタリ"はどこ?



**量子アニーリング** (T. Kadowaki and H. Nishimori, 1998) 組み合わせ最適化問題:(例)巡回セールスマン問題 古典コンピュータ:

最適解の探索→NP困難

(問題サイズに対して指数関数の時間)

近似解の探索→シミュレーティッド・アニーリング

("温度"ゆらぎを上手に利用して解を探索する)



量子ゆらぎを上手に利用して解を探索

- 特定の例で、古典的なシミュレーティッド・アニーリン
   グより効率的との結果はある
- 一般的に量子アニーリングがその他の古典アルゴリズム
   に勝るという証明はまだない



変分量子アルゴリズム (Review: M. Cerezo et al., <u>Nature Reviews Physics, 3, 525 (2021)</u>)

種々の最適化問題を

- ・ 量子コンピュータ上で量子状態として表現した「試行関数」
- 古典コンピュータによる試行関数パラメタの最適化

### により、近似的に解く



・ 分子系の量子化学計算、物性物理の基底状態計算、ダイ ナミクス計算、量子機械学習...
・ 現在実現している、NISQ(Noisy Intermediate Scale Quantum)量子コンピュータで有効に働くとの期待
・ 一般に、古典コンピュータに勝るという証明はない

### 量子超越性·量子優位性

量子コンピュータで、古典コンピュータが(現実的な時間で) 解けない問題を解く

- ・ 2019年, Google の超伝導量子ビットコンピュータ
  - F. Arute, *et al.*, "Quantum supremacy using a programmable superconducting processor", <u>Nature, 574, 505 (2019)</u>.

問題:ランダムな量子回路の出力サンプリング 古典コンピュータ=10,000年(という主張) 量子コンピュータ=200秒

- ・2020年,中国科学技術大学の光量子コンピュータ
  - H.-S. Zhong, et al., "Quantum computational advantage using photons", <u>Science, 370, 1460 (2020)</u>.

問題: Gaussian Boson sampling (量子回路の出力サンプリング) 古典コンピュータ=6億年(という主張) 量子コンピュータ=200秒



量子回路

#### 量子回路:

**量子ビット**に演算する**ゲート操作**の回路図

- ・量子ビットの初期状態を準備
- ・順番に「量子ゲート」を演算する
  - ・量子ゲートはユニタリ行列  $UU^{\dagger} = U^{\dagger}U = I$
  - ・1qubit、または2qubitに作用するものが基本
- ・最後に「測定」して情報(計算結果)を得る

googleの"量子超越"回路 F. Arute, et al., Nature 574, 505 (2019)



googleの"量子超越" 回路

F. Arute, et al., Nature 574, 505 (2019)





$$|0\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, |1\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$
の二つのベクトルで状態を表す

1 qubit ゲート

$$X = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \quad \blacksquare$$

$$\begin{aligned} X|0\rangle &= |1\rangle \\ X|1\rangle &= |0\rangle \end{aligned}$$

重ね合わせ状態を生成

ビットを反転

H

量子回路での記号

・ *H* (Hadamard) ゲート

$$H = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1\\ 1 & -1 \end{pmatrix} \quad \blacksquare \quad \blacksquare$$

$$H|0\rangle = \frac{|0\rangle + |1\rangle}{\sqrt{2}}$$
$$H|1\rangle = \frac{|0\rangle - |1\rangle}{\sqrt{2}}$$

$$\begin{pmatrix} C_{00} \\ C_{01} \\ C_{10} \\ C_{11} \end{pmatrix}$$

$$|\Psi\rangle = C_{00}|00\rangle + C_{01}|01\rangle + C_{10}|10\rangle + C_{11}|11\rangle =$$
典型的な量子ゲート

2-qubit ゲート

CX (Controlled-NOT) ゲート 1番目のビットに依存して

$$CX = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

2番目のビットを反転  

$$CX|00\rangle = |00\rangle$$
  
 $CX|01\rangle = |01\rangle$   
 $CX|10\rangle = |11\rangle$   
 $CX|11\rangle = |10\rangle$ 

|11>にマイナス符号がつく



量子回路での記号

・ CZ (Controlled-Z) ゲート

$$CZ = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \longrightarrow \begin{array}{c} CZ|00\rangle = |00\rangle \\ CZ|01\rangle = |01\rangle \\ CZ|10\rangle = |10\rangle \\ CZ|11\rangle = -|11\rangle \end{array}$$









動作確認

$$\frac{1}{2}((|00\rangle + |11\rangle) \otimes |0\rangle + (|00\rangle - |11\rangle) \otimes |1\rangle)$$

 $H_3$ 

$$\rightarrow \frac{1}{2}((|00\rangle + |11\rangle) \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle)$$
$$+(|00\rangle - |11\rangle) \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle))$$
$$= \frac{1}{\sqrt{2}}(|000\rangle + |111\rangle)$$



# 量子回路における量子的な演算

### ・ 並列性

量子的な重ね合わせ状態を入力すれば、最終状態は対応する出力の重ね合わせになる

### 分岐

• Hゲートなどにより、状態が"分岐"(|0>,|1>で見た場合)

#### ・干渉

重ね合わせの係数は、場合によってはキャンセルし、消える

#### ・測定による収縮

・ 測定した基底のいずれか一つの状態になる

### 量子状態の測定

### 典型的な量子測定

例:1qubitのz基底(|0>、|1>)での測定  $|\psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} \longrightarrow \rho = |\psi\rangle\langle\psi| = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix} (\alpha^* \quad \beta^*)$ (密度行列)  $= \begin{pmatrix} |\alpha|^2 \quad \alpha\beta^* \\ \beta\alpha^* \quad |\beta|^2 \end{pmatrix}$ 

$$\rho \rightarrow \rho' = \begin{pmatrix} |\alpha|^2 & 0 \\ 0 & |\beta|^2 \end{pmatrix}$$
 密度行列の非対角要素が消失

 (混合状態になっている)
 (混合状態になっている)

 (非選択的射影測定)
  $\rho' \rightarrow \begin{cases} \rho_0 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} = |0\rangle \langle 0| \quad (確率 |\alpha|^2) \\ 100純粋状態に

 (選択的射影測定)
  $\rho' \rightarrow \begin{cases} \rho_1 = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = |1\rangle \langle 1| \quad (確率 |\beta|^2) \end{cases}$$ 

# 量子回路に基づく量子アルゴリズムのエッセンス

- 初期状態として(Hゲートなどにより)多数の基底の重ね合わせ状態を準備
  - ・量子並列性の計算への活用
  - ・初期は測定で、多数の状態が同程度の確率で出現
- ・目的に応じて種々のゲートを演算し量子状態を操作する
   ることで、答えが高確率で実現するようにする
  - ・測定により、高い確率で答えを測定できる

### 古典コンピュータによる量子回路のシミュレーション

量子回路は小さな**行列、テンソル**がつながった**テンソルネットワーク** 



量子回路のシミュレーション=テンソルネットワークの**縮約** 

古典コンピュータでの計算: (実際の時間発展ではなく)最適な順番でテンソルの縮約計 算を行うことで、計算コスト、メモリコストが低下

最先端の計算: Y.A. Liu, et al., Gordon bell Prize in SC21 (2021),

Googleが量子超越を主張したランダム量子回路の古典サンプリング

10,000年 (最初の見積もり) 304秒! (cf. 量子コンピュータ=200秒)

# 量子アニーリングの概略

量子アニーリング T. Kadowaki and H. Nishimori, <u>Phys. Rev. E 58, 5355 (1998).</u>

系のパラメタをゆっくりと変化させ 徐々に、欲しい系にする  $\mathcal{H} = \mathcal{H}_0 + \Gamma(t)\mathcal{H}_1$ 元のコスト関数 量子揺らぎ  $t = 0: \Gamma(t) = とても大$ 長時間:  $\Gamma(t) \to 0$ 素朴なアイデア 素朴なアイデア

量子系は、初期状態からシュレディンガー方程式

$$i\hbar \frac{\partial}{\partial t} |\Psi\rangle = \mathcal{H} |\Psi\rangle$$
   
し   
長時間で、コスト関数の最小値  
に対応する状態が実現?

# 量子アニーリングと断熱時間発展



断熱定理(ざっくり)

初期状態がH₁の最低エネルギー状態のとき τが十分に大きい(系の変化が十分にゆっくりの)場合には、 *t* = τ で、H₀の最低エネルギー状態になる

\*∆が小さいと、ゆっくり

変化させる必要がある

\*どれくらいゆっくり?

 $\tau \sim \frac{1}{\Lambda 2}$ 

最低エネルギー状態(**基底状態**)と二番目低い状態

(**第一励起状態**)との最小のエネルギー差∆で決まる



# 量子ビットでの量子アニーリング

