ゲート型量子コンピュータの概念と応用

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

- 量子コンピュータの基礎
 - 量子回路
 - ・基本的なゲート操作
- ゲート型量子コンピュータでのアルゴリズム例
 - 量子位相推定
 - ・NISQでの変分量子アルゴリズム
- ゲート型量子コンピュータとテンソルネットワーク
- ・まとめ

量子コンピュータの基礎

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

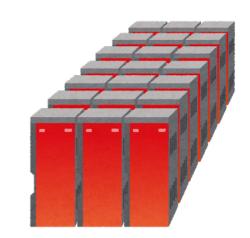
(例えば) 0と1の2状態(bit)で情報(状態)を表す

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^N個

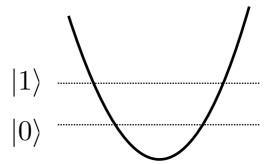


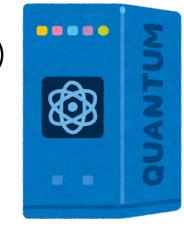
量子コンピュータ

(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" $|0\rangle, |1\rangle$ の任意の重ね合わせ(線形結合)

重ね合わせの例





量子ビットの多体系

1 qubit

● 1つの量子ビットの状態は2つの基底ベクトルで表現

$$|0\rangle, |1\rangle$$

2次元ベクトル

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

重ね合わせ? $* |\alpha^2| + |\beta|^2 = 1$

確率
$$P(|0\rangle) = |\alpha|^2$$
 で状態 $|0\rangle$

を観測

確率
$$P(|1\rangle) = |\beta|^2$$
 で状態 $|1\rangle$ = $1 - P(|0\rangle)$

2 qubits



■ 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

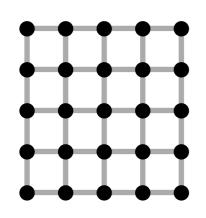
$$|0\rangle\otimes|0\rangle,|0\rangle\otimes|1\rangle,|1\rangle\otimes|0\rangle,|1\rangle\otimes|1\rangle$$

4次元ベクトル

(簡略化した表現: $|00\rangle, |01\rangle, |10\rangle, |11\rangle$

$$|\Psi\rangle = C_{00}|00\rangle + C_{01}|01\rangle + C_{10}|10\rangle + C_{11}|11\rangle = \begin{pmatrix} C_{01} \\ C_{10} \\ C_{11} \end{pmatrix}$$

N qubits



状態を表すベクトルの次元 2N

$$|\Psi\rangle = \sum_{\{i_1,i_2,...i_N\}} \Psi_{i_1i_2...i_N} |i_1i_2...i_N\rangle$$
 指数関数的に大きい! $2^{10} = 1024 \sim 10^3$

$$2^{10} = 1024 \sim 10^3$$

$$2^{20} \sim 10^6, 2^{100} \sim 10^{30}$$

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^{N} 次元のベクトル)

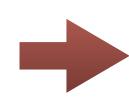
升 : **ハミルトニアン** (2^N × 2^Nの行列)

(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



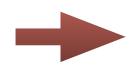
古典コンピュータでこの運動方程式を厳密に解くには、

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、 50 qubits程度しか計算できない

量子コンピュータ=高度に制御された量子系



古典計算機では計算できないことを "計算"できる可能性!

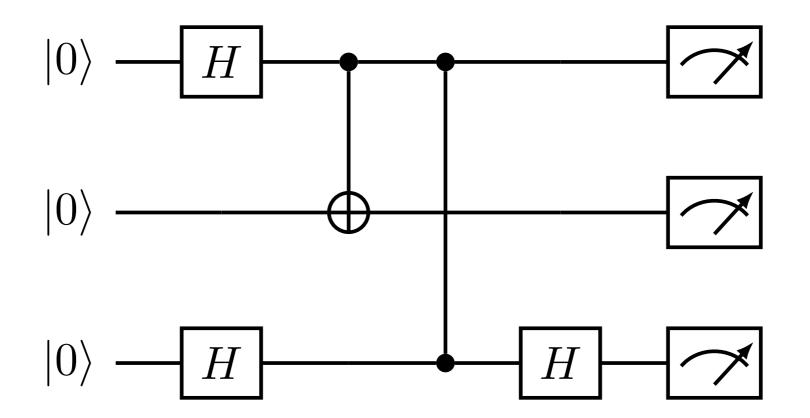


量子回路

量子回路

量子回路:**量子ビット**に演算するゲート操作の設計図

- ・量子ビットの初期状態を準備
- ・左から順番に「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



典型的な量子ゲート

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

- 1 qubit ゲート
 - メゲート (NOT ゲート)

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

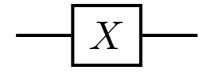
・ *H* (Hadamard) ゲート

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

量子回路での記号

ビットを反転

$$X|0\rangle = |1\rangle$$
$$X|1\rangle = |0\rangle$$



重ね合わせ状態を生成

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

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

$$|\Psi\rangle = C_{00}|00\rangle + C_{01}|01\rangle + C_{10}|10\rangle + C_{11}|11\rangle = \begin{pmatrix} C_{00} \\ C_{01} \\ C_{10} \\ C_{11} \end{pmatrix}$$

典型的な量子ゲート

2-qubit ゲート

・ CX (Controlled-NOT) ゲート

$$CX = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \qquad CX|00\rangle = |00\rangle$$

$$CX|01\rangle = |01\rangle$$

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

1番目のビットに依存して

2番目のビットを反転

$$CX|00\rangle = |00\rangle$$

$$CA|01\rangle = |01\rangle$$

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

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

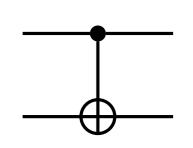


|11>にマイナス符号がつく

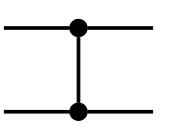
$$CZ = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & -1 \end{pmatrix} \longrightarrow \begin{cases} CZ|00\rangle = |00\rangle \\ CZ|01\rangle = |01\rangle \\ CZ|10\rangle = |10\rangle \end{cases}$$

$$CZ|00\rangle = |00\rangle$$

 $CZ|01\rangle = |01\rangle$
 $CZ|10\rangle = |10\rangle$
 $CZ|11\rangle = -|11\rangle$

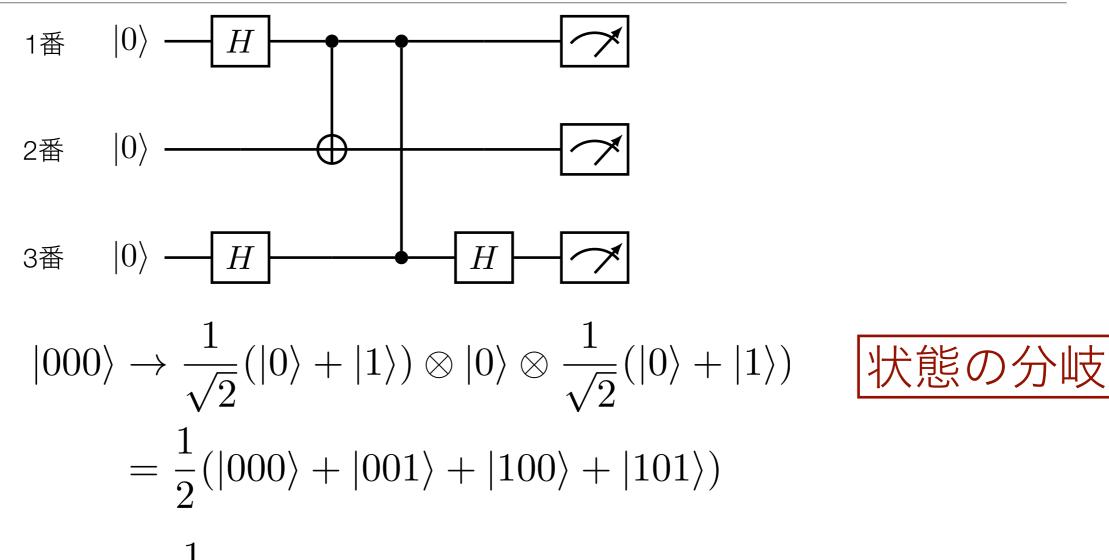


量子回路での記号



量子回路の例

動作確認

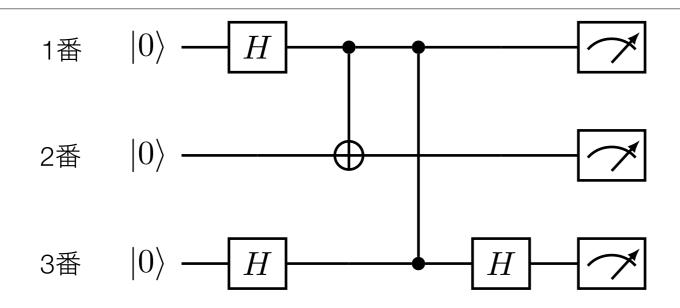


$$CX_{12} \longrightarrow \frac{1}{2}(|000\rangle + |001\rangle + |110\rangle + |111\rangle)$$

$$CZ_{13} \longrightarrow \frac{1}{2}(|000\rangle + |001\rangle + |110\rangle - |111\rangle)$$

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

量子回路の例



動作確認

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

$$H_3 \longrightarrow \frac{1}{2}((|00\rangle + |11\rangle) \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle)$$
$$+(|00\rangle - |11\rangle) \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle))$$
$$= \frac{1}{\sqrt{2}}(|000\rangle + |111\rangle)$$

状態の干渉

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

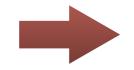
測定した基底のいずれか一つの状態になる

ゲート型量子コンピュータでのアルゴリズム

量子位相推定

固有值問題:

$$M\vec{v} = \lambda \vec{v}$$



行列Mが大きい場合、 古典コンピュータでは計算困難

Mがユニタリ行列Uの場合:

$$U\vec{v} = \lambda \vec{v} = e^{i\theta}\vec{v}$$

$$\lambda = e^{i\theta}$$

 θ : 位相

量子位相推定:

前提

- ullet 固有ベクトル $ec{v}$ が量子状態 $|\psi
 angle$ として準備できる
- ・ ユニタリ行列 $\,U\,$ が量子回路で準備できる
- 固有値に相当する位相 θ を量子コンピュータで計算できる

(注) n-qubitで、 $2^n \times 2^n$ の行列が取り扱える ハミルトニアンH は、 e^{iH} とするとユニタリ行列

量子位相推定のしくみ

固有値問題: $U|\psi\rangle = e^{i\theta}|\psi\rangle$

アダマールテスト

(補助量子ビット)
$$|0\rangle$$
 H H U U

$$- H - \frac{1}{2} \left[\frac{(1 + e^{i\theta})|0\rangle + (1 - e^{i\theta})|1\rangle}{1} \otimes |\psi\rangle$$

確率
$$\frac{1}{2} + \cos \theta$$
 で状態 $|0\rangle$

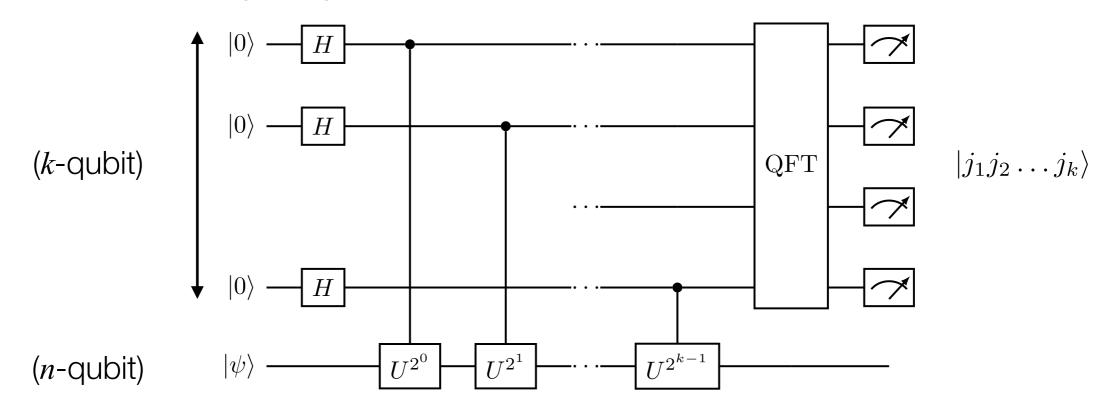
確率
$$\frac{1}{2} - \cos \theta$$
 で状態 $|1\rangle$



補助ビットの量子状態に 位相情報が埋め込まれた!

量子位相推定

アダマールテストと(量子)フーリエ変換の組み合わせ





$$\frac{\theta}{2\pi} = \frac{j_1}{2} + \frac{j_2}{2^2} + \dots + \frac{j_k}{2^k} + \dots$$
 として、 $|j_1 j_2 \dots j_k\rangle$ が(高確率で)得られる

量子位相推定の応用:素因数分解、量子化学でのエネルギー計算、...

古典コンピュータよりも高速な計算が可能に!

しかし、これをちゃんと実行するには、上記の(深い)量子回路を 間違いなく実行できる量子コンピュータが必要

近未来の量子コンピュータ

数百ビットの量子コンピュータ



古典計算機では達成できない精度で、量子多体問題が解ける可能性

近い将来に実現:誤り訂正のない(ゲート型)量子コンピュータ

NISQ: Noisy Intermediate-Scale Quantum computer

Google, IBM, Honeywell, IonQ, ...

_{超伝導} イオントラップ

- 計算結果に(様々な)ノイズが含まれる
- ・ 演算回数(量子ゲートの適用回数)に制限



量子位相推定は、まだまだ難しい。 なんでも万能に計算できる訳ではない....

どのような応用が可能だろうか?

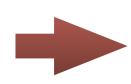
変分量子アルゴリズム

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

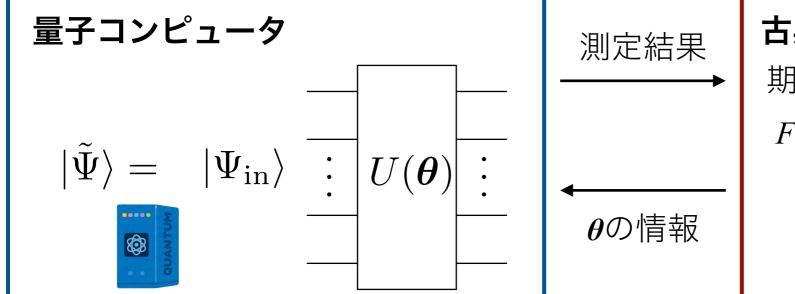
種々の最適化問題を

- ・ 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...
- 一般に、古典コンピュータに勝るという証明はない



古典コンピュータ

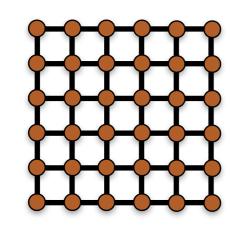
期待値を統合してコスト関数Fを計算 Fを下げるように(次の) θ を決定

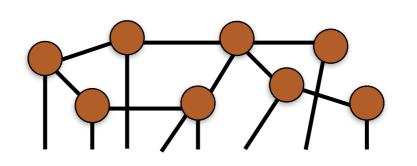


ゲート型量子コンピュータとテンソルネットワーク

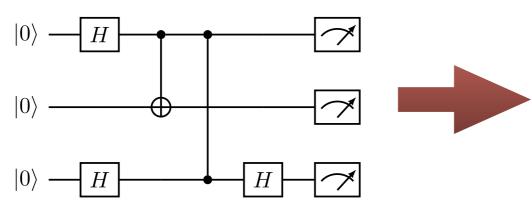
テンソルネットワーク

テンソルネットワーク : テンソルの縮約で構成されたネットワーク





量子回路: ユニタリ行列(テンソル)で構成されたテンソルネットワーク



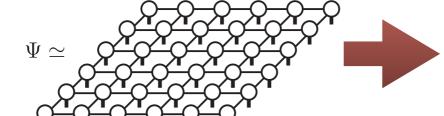
量子回路の古典シミュレーション = テンソルネットワークの縮約

量子状態: ある種の状態はテンソルネットワークで高精度に近似できる

MPS (Matrix product state)

TPS (Tensor product state)





たくさんのqubitからなる状態を 古典コンピュータで扱える

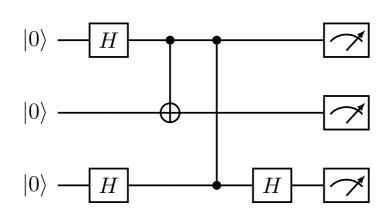
$$O(2^N) \to O(N)$$

テンソルネットワークによる量子回路シミュレーション

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:

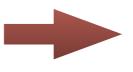
実際の回路の実行順序によらず、最適な順番でテンソルの縮 約計算を行うことで、計算コスト、メモリコストが低下



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)



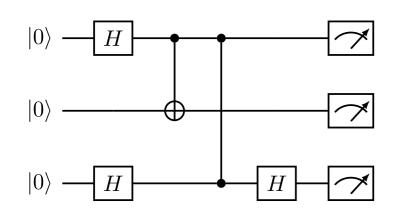
304秒! (cf. 量子コンピュータ=200秒)

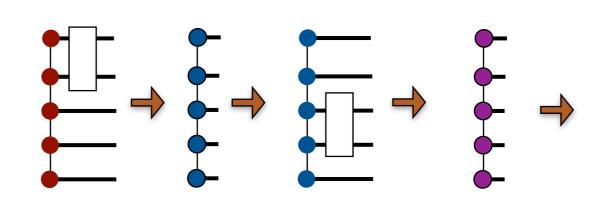
テンソルネットワークによる近似シミュレーション

量子回路の近似シミュレーション

古典コンピュータでの計算:

量子回路に従って移り変わる量子状態をテンソルネットワー クで近似的に表現する





- ・ 初期は小さいテンソルで表現可能
 - ・ 非常に多くのqubitを古典コンピュータで取り扱える
- 回路が深くなると、一般にテンソルが大きくなる
 - 計算を進めるには(テンソルを小さく保つ)近似が必要
 - ・ 深くなればなるほど、近似精度が低下

まとめ

- ゲート型量子コンピュータでは、古典コンピュータよりも高速な計算が可能な アルゴリズムが存在
 - そのようなアルゴリズムの実行には、エラーのない、誤り訂正機能を持った 量子コンピュータが必要
- ・ 近未来のゲート型量子コンピュータは、ノイズ・エラーが多い状況で使われる
 - ・ 古典コンピュータと組み合わせた変分量子アルゴリズムの可能性
- ・ テンソルネットワークはゲート型量子コンピュータと相性が良い
 - ・ 量子回路の古典コンピュータシミュレーション
 - ・ (テンソルネットワークを量子回路に変換することもできる)