

# 量子アルゴリズム Shorの素因数分解アルゴリズム

計算アルゴリズム論

今井浩

計算とは？  
—状態遷移—

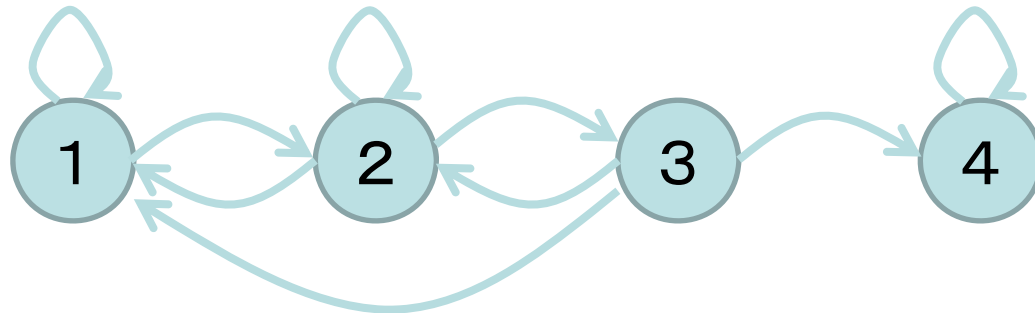
# 決定性計算

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}^{t(n)} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$



# 確率化計算

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.5 & 0.2 & 0.1 & 0 \\ 0.5 & 0.3 & 0.1 & 0 \\ 0 & 0.5 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0.8 & 1 \end{pmatrix}^{t(n)} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$



# 量子計算

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0.64 & 0.48 & -0.48 & -0.36 \\ 0.48 & -0.64 & -0.36 & 0.48 \\ 0.48 & 0.36 & 0.64 & 0.48 \\ 0.36 & -0.48 & 0.48 & -0.64 \end{pmatrix}^{t(n)} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

# 純粋状態でのテンソル積と量子もつれ

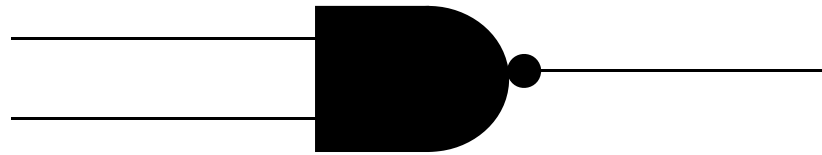
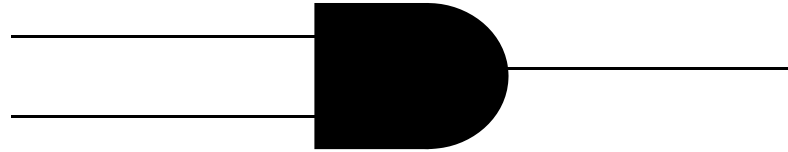
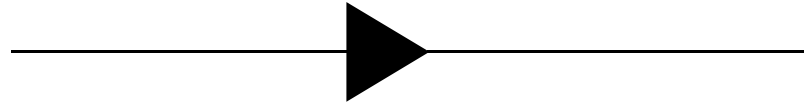
$$\mathbf{C}^2 \text{基底 } |0\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, |1\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \quad |\phi\rangle = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \end{pmatrix}, |\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$$

$$|00\rangle = |0\rangle \otimes |0\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, |01\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, |10\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, |11\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |01\rangle) = |0\rangle \otimes \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle)$$

$$\frac{1}{\sqrt{2}}(|00\rangle + |11\rangle) = ??? \quad \text{分解不能, entangled}$$

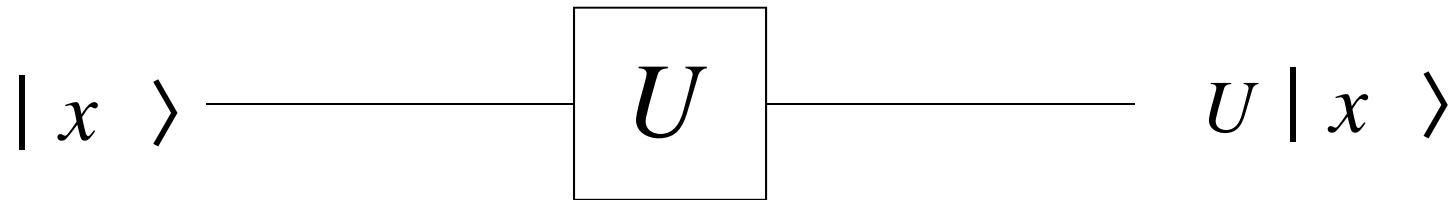
# 論理回路



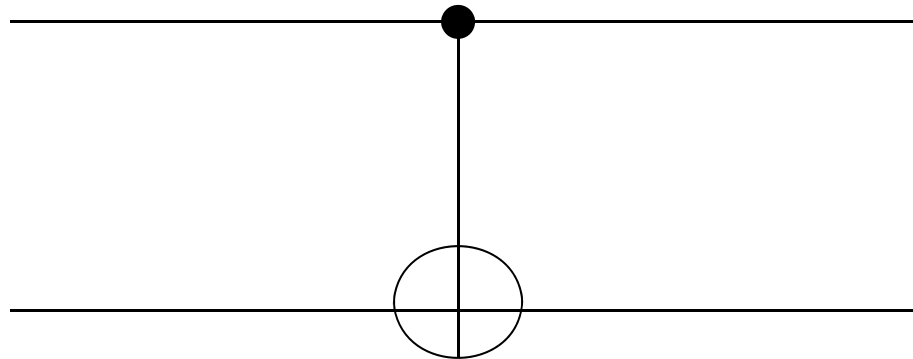
# 万能回路

- $U$ ゲート

- 1量子ビットに対する任意のユニタリ変換

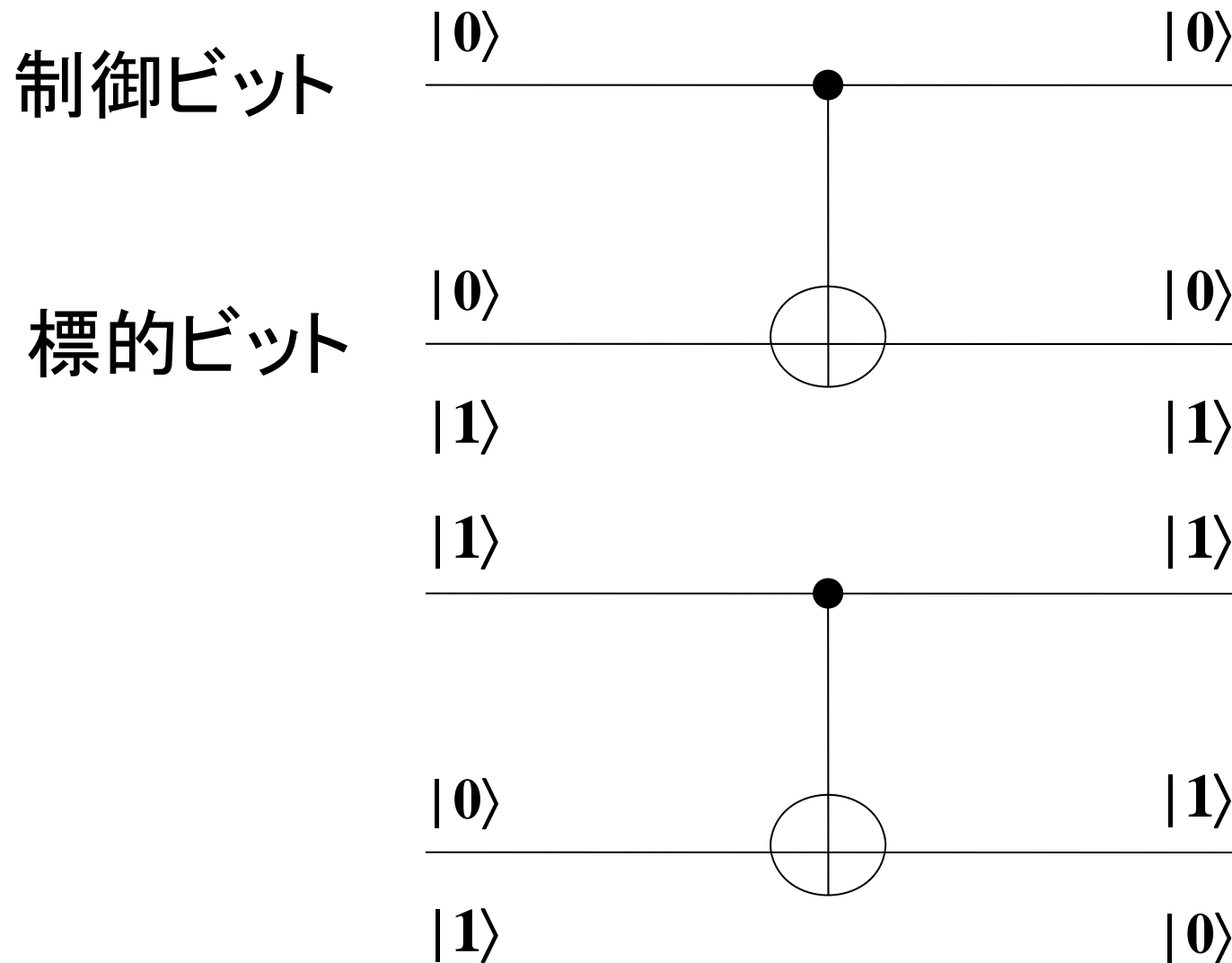


- 制御NOT ゲート (Controlled-NOT)

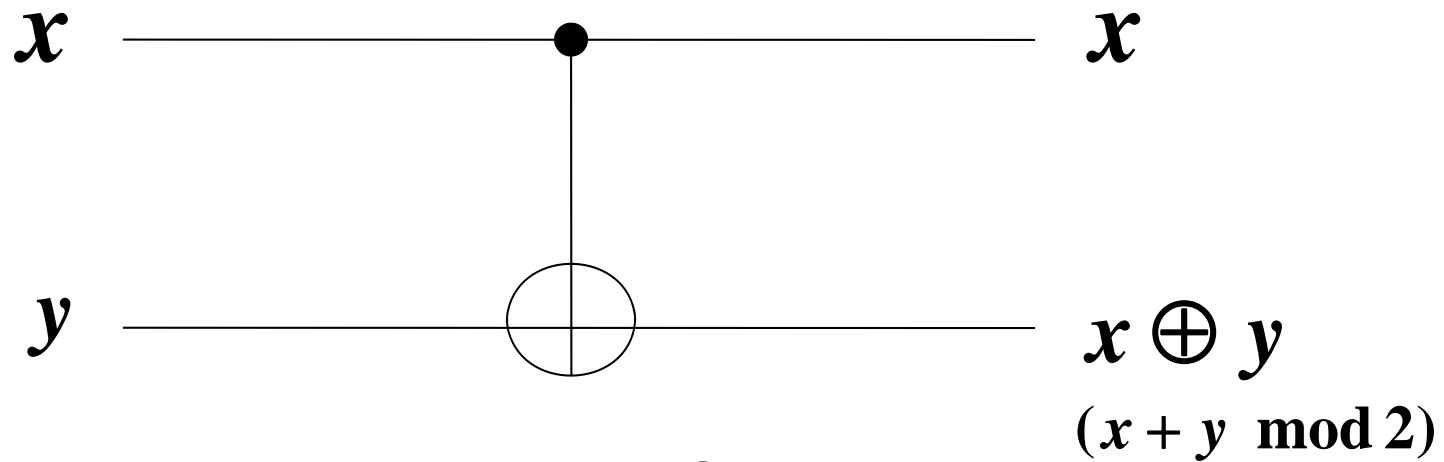




# Controlled-NOT



# Controlled-NOT



$x$	$y$	$x$	$x \oplus y$
<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>	<b>0</b>
<b>0</b>	<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>
<b>1</b>	<b>0</b>	<b>1</b>	<b>1</b>
<b>1</b>	<b>1</b>	<b>1</b>	<b>0</b>

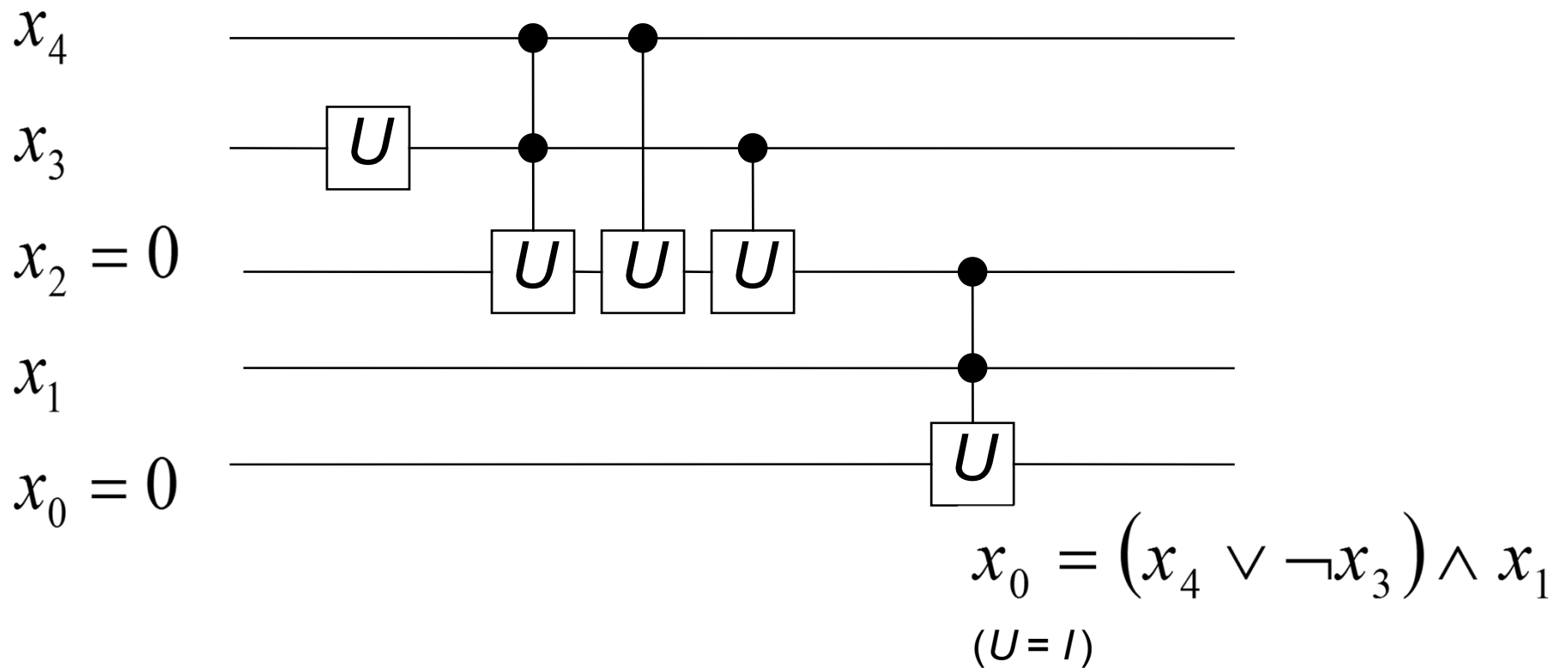
$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned}
|0,0\rangle &= \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} & |0,1\rangle &= \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} & \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle + |1\rangle) \otimes |0\rangle &= \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} \otimes \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \\
|1,0\rangle &= \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} & |1,1\rangle &= \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} & &= \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}
\end{aligned}$$

$$\frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{2}} (|00\rangle + |11\rangle)$$

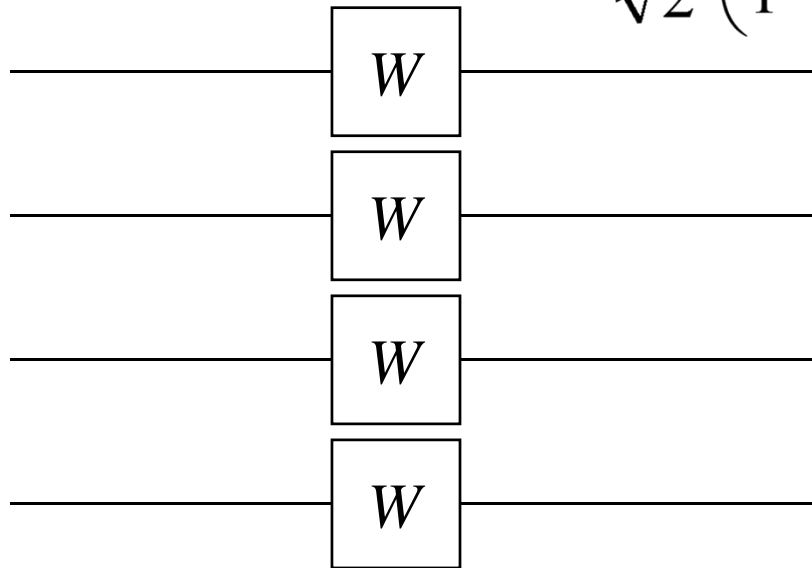
# 量子回路

- ワイヤ: 1qubit
- 時間: 左から右へ
  - アルゴリズムの記述が簡単



# Walsh-Hadamard 変換

- 全ビットに  $W = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$  をかける



$$\frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{x=0}^{2^n-1} |x\rangle$$



- 等重の重ね合わせ状態
- 干渉効果

$O(n2^n)$

$O(n)$

観測により真にランダムな  
乱数が得られる

$$H_1 = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}$$

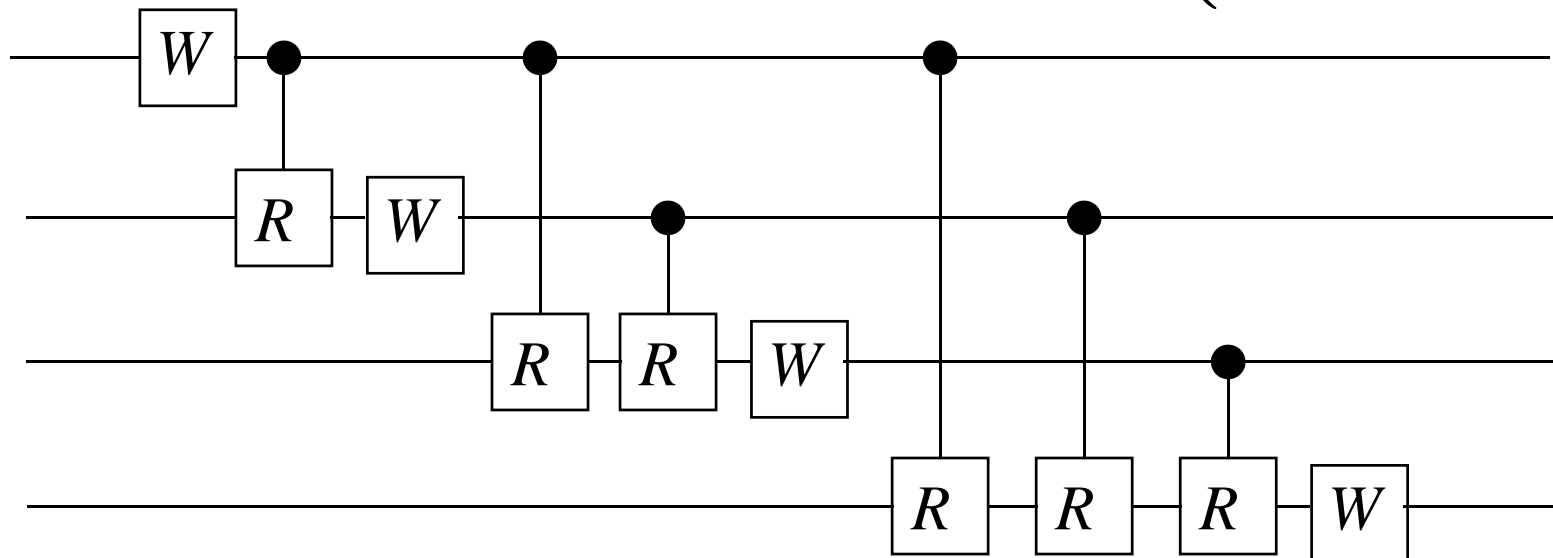
$$H_2 = H_1 \otimes H_1 = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$H_3 = \frac{1}{2\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 & 1 & -1 & 1 & -1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 & 1 & 1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 & 1 & -1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & -1 & -1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & 1 & -1 & -1 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 & -1 & -1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 & -1 & 1 & 1 & -1 \end{pmatrix}$$

# 離散フーリエ変換

- 周期を検出するための前処理

$$\text{DFT} : |x\rangle \mapsto \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{y=0}^{2^n-1} e^{2\pi i xy/2^n} |y\rangle \quad R = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & 1 & \\ & & & e^{\pi i/2^{k-j}} \end{pmatrix}$$



$$\frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \otimes \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 & & \\ & 1 & 1 & \\ & & -1 & 1 \\ & & & -1 \end{pmatrix} = A$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \otimes \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} 1 & 1 & & \\ & 1 & -1 & \\ & & 1 & 1 \\ & & & 1 & -1 \end{pmatrix} = B$$

$$\begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & 1 & \\ & & & e^{-\frac{\pi i}{2}} \end{pmatrix} = C, \quad ACB = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & e^{-\frac{\pi i}{2}} & -e^{-\frac{\pi i}{2}} \\ 1 & 1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & -e^{-\frac{\pi i}{2}} & e^{-\frac{\pi i}{2}} \end{pmatrix}$$



$$ACB = \frac{1}{2} \begin{matrix} & \begin{matrix} 00 & 10 & 01 & 11 \end{matrix} \\ \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & -1 & e^{-\frac{\pi i}{2}} & -e^{-\frac{\pi i}{2}} \\ 1 & 1 & -1 & -1 \\ 1 & -1 & -e^{-\frac{\pi i}{2}} & e^{-\frac{\pi i}{2}} \end{pmatrix} \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} y_{00} \\ y_{01} \\ y_{10} \\ y_{11} \end{pmatrix} = ACB \begin{pmatrix} x_{00} \\ x_{10} \\ x_{01} \\ x_{11} \end{pmatrix}$$

$$|y_j\rangle = \sum_{k=0}^3 e^{-\frac{\pi i j k}{2}} |x_k\rangle$$

# Shorのアルゴリズム

# 古典素因数分解アルゴリズム

- 2次ふるい法
- 数体ふるい法
- 楕円曲線法

$$x^2 \equiv y^2 \pmod{n}$$

# Shor の素因数分解アルゴリズム

- 古典ふるい法と同様に、問題を位数発見に帰着

- $x^r \equiv 1 \pmod{n}$  となる最小の  $r$  を見つける  
(位数発見問題)

( $x$ : 1から $n - 1$ の $n$ と互いに素なランダムな整数)

ここで、 $r$  が偶数だと同様にできる。

# 例

例 :  $3 \times 5 = 15$

$\mathbf{Z}_{15}^* = \{1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14\}$ , 位数  $1:1, 2:4, 11, 14, 4:2, 7, 8, 13$

$a = 14$  のみ  $a^{\frac{r}{2}} \equiv -1 \pmod{15}$

$a = 7$  なら、 $7^2 - 1 \equiv 3 \pmod{15}$ ,  $7^2 + 1 \equiv 5 \pmod{15}$

$$n = 15, x = 7, N = 2^4 = 16$$

$$\frac{1}{4} \sum_{k=0}^{15} |k\rangle|0\rangle$$

$$k \mapsto 7^k \pmod{15}$$

$$\begin{aligned} & \frac{1}{4} (|0\rangle|1\rangle + |1\rangle|7\rangle + |2\rangle|4\rangle + |3\rangle|13\rangle + |4\rangle|1\rangle + \cdots + |15\rangle|13\rangle) \\ &= \frac{1}{4} ( (|0\rangle + |4\rangle + |8\rangle + |12\rangle)|1\rangle + (|1\rangle + |5\rangle + |9\rangle + |13\rangle)|7\rangle \\ & \quad + (|2\rangle + |6\rangle + |10\rangle + |14\rangle)|4\rangle + (|3\rangle + |7\rangle + |11\rangle + |15\rangle)|13\rangle ) \end{aligned}$$

逆Fourier変換

$$\begin{aligned} & \frac{1}{4} ( (|0\rangle + |4\rangle + |8\rangle + |12\rangle)|1\rangle + (|0\rangle - i|4\rangle - |8\rangle + |12\rangle)|7\rangle \\ & \quad + (|0\rangle - |4\rangle + |8\rangle + |12\rangle)|4\rangle + (|0\rangle - i|4\rangle - |8\rangle + i|12\rangle)|13\rangle ) \end{aligned}$$

0,4,8,12をそれぞれ確率1/4で観測



# フーリエ変換

時間領域から  
周波数領域へ

$$X(\omega) = \sqrt{\frac{1}{2\pi}} \int_{-\infty}^{+\infty} x(t) e^{-i\omega t} dt$$

周波数領域から  
時間領域へ

$$x(t) = \sqrt{\frac{1}{2\pi}} \int_{-\infty}^{+\infty} X(\omega) e^{i\omega t} d\omega$$

離散フーリエ  
変換

$$X(k) = \sqrt{\frac{1}{N}} \sum_{n=0}^{N-1} x(n) e^{-\frac{2\pi i n k}{N}}$$

$$x(n) = \sqrt{\frac{1}{N}} \sum_{k=0}^{N-1} X(k) e^{\frac{2\pi i n k}{N}}$$

周期関数を変換  
→ 周期情報