

Einführung Quantencomputing

Lösungen zur 5. Übung

Aufgabe 1: Stellen Sie ein klassisches Programm auf, welches für 3 Bits feststellt, ob die Anzahl der Einsen gerade (Ergebnisbit 0) oder ungerade (Ergebnisbit 1) ist. Verwenden Sie dazu nur Bitoperationen (z.B. \vee , \wedge , \oplus ...) und pro Programmzeile nur eine Operation.

Wandeln Sie dieses klassische Programm nach dem in der Vorlesung vorgestellten Verfahren in ein Quantenprogramm um.

Lösung 1: Wir brauchen nur die \oplus Operation und das Zwischenergebnis y_1 . Eingabebits sind $x_1x_2x_3$ und Ergebnisbit ist z_1 . Damit ergibt sich das folgende klassische Programm.

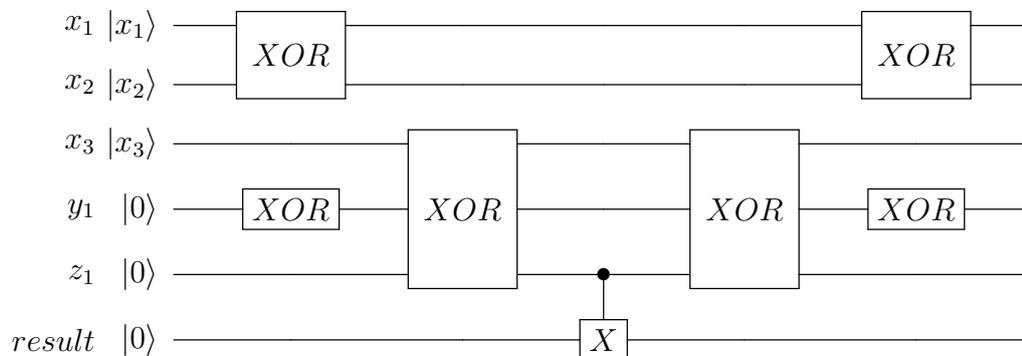
$$y_1 := x_1 \oplus x_2$$

$$z_1 := x_3 \oplus y_1$$

Die Matrix zur Berechnung der Operation $z := x \oplus y$ oder $(x, y, z) \mapsto (x, y, z \oplus (x \oplus y))$ sieht folgendermaßen aus.

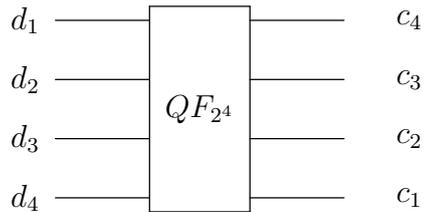
$$XOR = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Damit ergibt sich der folgende Schaltkreis.



Aufgabe 2: Wir betrachten die Quanten-Fouriertransformation QF_{2^4} auf 4 Qubits.

- (a) Die QF_{2^4} wird auf die Eingabebits $(d_1 d_2 d_3 d_4)$ angewendet. Geben Sie den Zustand nach der Transformation als Tensor an.
- (b) Zeichnen Sie den Schaltkreis der Quanten-Fouriertransformation QF_{2^4} . Nutzen Sie den folgenden Schaltkreis als Vorlage.



Lösung 2:

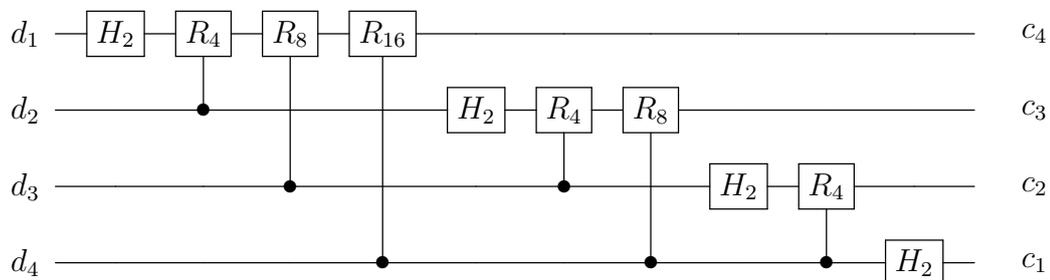
- (a) Aus der allgemeinen Formel für die QFT_{2^4}

$$\frac{1}{4} \sum_{c_j=0,1} \exp\left(\frac{2\pi i}{16} (d_1 d_2 d_3 d_4)_2 \cdot (c_1 c_2 c_3 c_4)_2\right) |c_1 c_2 c_3 c_4\rangle$$

ergibt sich die gesuchte Form

$$\frac{1}{4} \left(|0\rangle + \exp\left(\frac{2\pi i}{16} (d_1 d_2 d_3 d_4)_2 \cdot 8\right) |1\rangle \otimes |0\rangle + \exp\left(\frac{2\pi i}{16} (d_1 d_2 d_3 d_4)_2 \cdot 4\right) |1\rangle \otimes |0\rangle + \exp\left(\frac{2\pi i}{16} (d_1 d_2 d_3 d_4)_2 \cdot 2\right) |1\rangle \otimes |0\rangle + \exp\left(\frac{2\pi i}{16} (d_1 d_2 d_3 d_4)_2\right) |1\rangle \right)$$

- (b)



Aufgabe 3: Die Matrix der Fouriertransformation F_{2^n} lässt sich rekursiv aus der Matrix der Fouriertransformation $F_{2^{n-1}}$ herleiten. Dabei wird $F_{2^{n-1}}$ viermal verwendet. Wie wird so die Matrix F_{2^n} hergeleitet und wo ist die $F_{2^{n-1}}$ in F_{2^n} zu finden?

Hinweis: Betrachten Sie die Matrix F_{2^n} und wie die geraden und ungeraden Spalten untereinander zusammenhängen.

Lösung 3: Wir betrachten zuerst die obere Hälfte von F_{2^n} . Die geraden Spalten $\ell = 2j$ entsprechen genau der $F_{2^{n-1}}$, da der Eintrag in Spalte ℓ und Zeile k

$$\exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} k \cdot \ell\right) = \exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} k \cdot 2j\right) = \exp\left(\frac{2\pi i}{2^{n-1}} k \cdot j\right)$$

was dem Eintrag in Spalte j und Zeile k in $F_{2^{n-1}}$ entspricht. Die ungeraden Spalten ergeben sich somit aus $F_{2^{n-1}}$ und der Multiplikation der Einträge in den Zeilen k mit

$$\exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} k\right).$$

Für die untere Hälfte von F_{2^n} wird auch in die geraden und ungeraden Spalten unterschieden. Die geraden Spalten entsprechen wieder der $F_{2^{n-1}}$, da der Eintrag in Spalte ℓ und Zeile $k = 2^{n-1} + o$ für $o = 0, \dots, 2^{n-1}$

$$\begin{aligned} \exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} k \cdot \ell\right) &= \exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} (2^{n-1} + o) \cdot 2j\right) = \exp\left(\frac{2\pi i}{2^{n-1}} (2^{n-1} + o) \cdot j\right) \\ &= \exp\left(\frac{2\pi i}{2^{n-1}} 2^{n-1} \cdot j\right) + \exp\left(\frac{2\pi i}{2^{n-1}} o \cdot j\right) \\ &= \exp\left(\frac{2\pi i}{2^{n-1}} o \cdot j\right). \end{aligned}$$

Die ungeraden Spalten ergeben sich diesmal aus $F_{2^{n-1}}$ und Multiplikation der Einträge in den Zeilen k mit

$$\exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} k\right) + \exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} 2^{n-1}\right) = -\exp\left(\frac{2\pi i}{2^n} k\right).$$