

Theoretische Physik für Quantentechnologien

Prof. Dr. Frank Wilhelm-Mauch
Prof. Dr. Giovanna Morigi

SS 2016
Blatt 2.1

04.05.2016
Fälligkeitsdatum: 12.05.2016

Achtung: Ihre Lösungen sind bis spätestens Donnerstag, 12.05. um 14:00 in den Briefkasten der Gruppe Wilhelm-Mauch im Erdgeschoss von E2.6 einzuwerfen. Tackern Sie Ihre Lösungen zusammen. Nächste Woche werden nach den Vorlesungen zwei weitere Aufgaben folgen, die in der kommenden Übung am 17.05. abzugeben sind.

Aufgabe 1: Konstruktion von Quantengattern, 15 Punkte

- (a) Sei $x \in \mathbb{R}$ und M eine Matrix mit der Eigenschaft, dass $M^2 = \mathbb{1}$. Zeigen Sie damit, dass $\exp(ixM) = \cos(x) \mathbb{1} + i \sin(x) M$. (2 Punkte)
- (b) Verwenden Sie Teil (a), um das Hadamard-Gatter

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

durch eine Abfolge von Einzel-Qubit-Rotationen (X,Y oder Z) darzustellen. (2 Punkte)

Hinweis: Bedenken Sie, dass globale Phasen irrelevant sind.

- (c) Weisen Sie die folgenden drei Identitäten nach: (3 Punkte)

$$H X H = Z, \quad H Y H = -Y, \quad H Z H = X$$

- (d) Leiten Sie her, wie das controlled-Z (CZ) Gatter in ein controlled-NOT (CNOT) überführt werden kann. Nutzen Sie dazu die Identitäten aus Teil (c). (3 Punkte)
- (e) Wie lautet die Beziehung zwischen SWAP, FREDKIN und TOFFOLI Gatter? Nutzen Sie dies, um sowohl das FREDKIN Gatter als auch das TOFFOLI Gatter ausschließlich aus CNOT Gattern und ggf. Einzel-Qubit-Rotationen zu generieren. (5 Punkte)

Aufgabe 2: Deutsch-Josza Algorithmus, 15 Punkte

Wir haben in der Vorlesung bereits den Deutsch Algorithmus kennengelernt. Da dieser in seiner Anwendung sehr begrenzt ist wollen wir in dieser Aufgabe den allgemeineren Deutsch-Josza Algorithmus untersuchen. Wir betrachten die binäre Funktion

$$f : \{0, 1\}^n \longrightarrow \{0, 1\},$$

wobei n eine beliebige positive ganze Zahl ist. f soll eine der beiden folgenden Eigenschaften besitzen:

- 1) f ist **konstant**. Mit anderen Worten, entweder $f(x) = 0 \forall x \in \{0, 1\}^n$ oder $f(x) = 1 \forall x \in \{0, 1\}^n$.
- 2) f ist **ausgeglichen**. Das heißt die Anzahl der $x \in \{0, 1\}^n$ für die $f(x) = 0$ ist gleich der Anzahl für die $f(x) = 1$:

$$|\{x \in \{0, 1\}^n : f(x) = 0\}| = |\{x \in \{0, 1\}^n : f(x) = 1\}| = 2^{n-1}$$

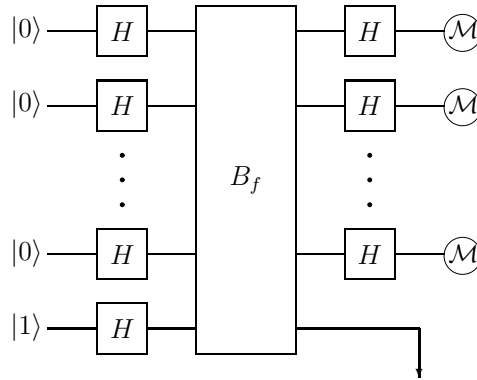


Abbildung 1: Gattersequenz des Deutsch-Josza Algorithmus.

Ziel des Algorithmus ist es, zu bestimmen welche der beiden Eigenschaften die Funktion besitzt. Analog zum Deutsch-Algorithmus nehmen wir an, dass wir Zugang zur Funktion über eine unitäres Gatter B_f mit folgender Eigenschaft haben:

$$B_f |x\rangle |b\rangle = |x\rangle |b \oplus f(x)\rangle$$

für alle $x \in \{0, 1\}^n$ und $b \in \{0, 1\}$.

- (a) Wie könnte man klassisch bestimmen welche Eigenschaft die Funktion besitzt und wie würde dieser klassische Algorithmus mit n skalieren? (1 Punkt)
- (b) Würde man klassisch einfach k Bits mit $k < n$ auswählen und die Eigenschaft der Funktion testen, wie groß wäre der Fehler in Abhängigkeit von k und n . (2 Punkte)

Bevor wir den Deutsch-Josza Algorithmus untersuchen wollen wir zuerst die Wirkung der n Hadamard Gatter auf den Eingangszustand untersuchen. Wir wissen bereits aus der Vorlesung, das für $a \in \{0, 1\}$ gilt

$$H |a\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle + (-1)^a |1\rangle) = \frac{1}{\sqrt{2}} \sum_{b \in \{0,1\}} (-1)^{ab} |b\rangle$$

- (c) Wie sieht der Ausgangszustand aus, wenn man jeweils ein Hadamard Gatter auf zwei Qubits die in $x \in \{0, 1\}$ starten anwendet? (1 Punkt)
- (d) Verallgemeinern Sie dieses Ergebnis auf n Qubits und zeigen Sie dass in diesem Fall gilt:

$$H \otimes H \dots (n - mal) \dots \otimes H |x\rangle = H^{\otimes n} |x\rangle = \frac{1}{\sqrt{2^n}} \sum_{y \in \{0,1\}^n} (-1)^{xy} |y\rangle,$$

wobei $xy = \sum_{i=1}^n x_i y_i \pmod{2}$. (3 Punkte)

- (e) Wenden Sie nun B_f auf den aus der Hadamard Transformation resultierenden Zustand an und zeigen Sie, dass der in Abb. 1 dargestellte Deutsch-Josza Algorithmus als Endzustand den folgenden besitzt:

$$\sum_{y \in \{0,1\}^n} \left(\frac{1}{2^n} \sum_{x \in \{0,1\}^n} (-1)^{f(x)+xy} |y\rangle \right)$$

(3 Punkte)

- (f) Untersuchen Sie die Wahrscheinlichkeit, dass sich alle Qubits bei der finalen Messung im Zustand $|0\rangle$ befinden und zeigen Sie, dass für diese gilt

$$P(0) = \left| \frac{1}{2^n} \sum_{x \in \{0,1\}^n} (-1)^{f(x)} \right|^2$$

(3 Punkte)

- (g) Zeigen Sie, dass so mit einer Messung festgestellt werden kann ob die Funktion konstant oder ausgeglichen ist.

(2 Punkte)