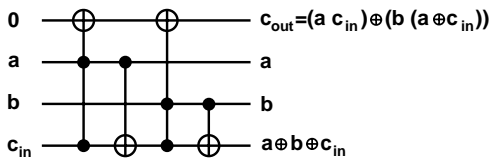


Quanten-Assembler

Erik Koch

Institut für Festkörperforschung, FZ-Jülich



Überblick

- ▶ Hardware: Logische Gatter
- ▶ Boolesche Logik: elementare Operationen
- ▶ Reversible Logik: Toffoli Gatter (3-Bit Operationen!)
- ▶ Verallgemeinerung auf Quanten Logik
- ▶ elementare Operationen: 1- und 2-Qbit Gatter

Logische Gatter

Gatter stellen elementare Operationen zur Berechnung logischer Funktionen zur Verfügung (“Maschinensprache”)

Gatter müssen physikalisch realisiert werden

— Der Rest ist Software ...

Boolesche Logik

logische Funktionen: $f : \{0, 1\}^n \mapsto \{0, 1\}^m$

o.B.d.A. $m = 1$ (betrachte m verschiedene Funktionen)

2^n verschiedene Wertekombinationen in $\{0, 1\}^n$:

“Wahrheits-Tafeln”

Beispiele

		NOT			
x		$f(x) = 0$	$f(x) = x$	$f(x) = \bar{x}$	$f(x) = 1$
0		0	0	1	1
1		0	1	0	1

		AND	OR	XOR	NAND
x_1	x_2	$x_1 \cdot x_2$	$x_1 + x_2$	$x_1 \oplus x_2$	$\overline{x_1 \cdot x_2}$
0	0	0	0	0	1
0	1	0	1	1	1
1	0	0	1	1	1
1	1	1	1	0	0

Realisierung beliebiger logischer Funktionen

Beispiel: full-adder: binäre Addition mit Übertrag

<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>sum</i>	<i>carry</i>
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

Normalformen

Disjunktive Normalform:

Für jede Zeile der Wertetabelle, die 1 liefert,
verknüpfe input (ggf. entsprechend negiert) mit AND
⇒ Term ist für genau diese Zeile gleich 1, sonst 0

Verknüpfe Terme für verschiedene Zeilen mit OR

Beispiel: $sum = (\bar{a}\bar{b}c) + (\bar{a}b\bar{c}) + (a\bar{b}\bar{c}) + (abc)$

Konjunktive Normalform:

Für jede Zeile der Wertetabelle, die 0 liefert,
verknüpfe input (ggf. entsprechend negiert) mit OR
⇒ Term ist für genau diese Zeile gleich 0, sonst 1

Verknüpfe Terme für verschiedene Zeilen mit AND

Normalformen

Jede logische Funktion läßt sich mittels NOT, AND und OR ausdrücken.

Außerdem müssen input-Variablen kopiert(!) werden
(*no cloning!?*)

COPY, NOT, AND und OR bilden eine **Basis**,
um logische Funktionen auszudrücken.
Insbes.: 1- und 2-Bit Gatter reichen aus,
um beliebige logische Funktionen auszudrücken.

Reversible Funktionen

reversible logische Funktionen: $f : \{0, 1\}^n \mapsto \{0, 1\}^n$,
wobei Funktionswerte Permutationen der input Wertetabelle sind.
Also 2^n verschiedene Funktionen

Beispiel: cNOT

x_1	x_2	y_1	y_2
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	1	1
1	1	1	0

Realisierung nicht-reversibler Funktionen mit cNOT

Beispiele:

COPY : $cNOT(x, 0) = (x, x)$ benötigt Steuerbit ($x_2 = 0$)
XOR : $cNOT(x_1, x_2) = (x_1, x_1 \oplus x_2)$ Produziert Abfall ($y_1 = x_1$)
NOT : $cNOT(1, x) = (1, \bar{x})$ Recycling: $x_1 = 1, y_1 = 1$

cNOT:

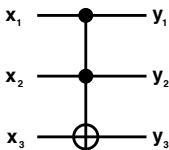
x_1	x_2	y_1	y_2
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	1	1
1	1	1	0

AND in reversibler Logik

x_1	x_2	$x_1 \cdot x_2$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

AND benötigt *zwei* zusätzliche output Bits,
um reversibel zu werden

Toffoli-Gatter: $y_1 = x_1$, $y_2 = x_2$ und $y_3 = (x_1 \cdot x_2) \oplus x_3$



$$\begin{aligned} \text{AND : } & \text{ccNOT}(x_1, x_2, 0) = (x_1, x_2, x_1 \cdot x_2) \\ \text{cNOT : } & \text{ccNOT}(1, x_2, x_3) = (1, x_2, x_2 \oplus x_3) \end{aligned}$$

Basis

Alle Booleschen Funktionen lassen sich also mittels reversibler Logik realisieren, indem man die nicht-reversiblen Gatter durch reversible ersetzt und die dabei benötigten Steuer- bzw. Abfall-Bits zur Verfügung stellt.

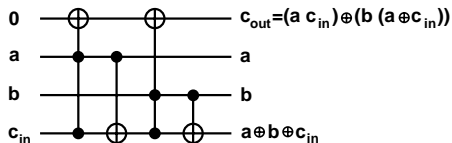
Basis:

Da sich COPY, NOT und AND durch Toffoli-Gatter realisieren lassen, bildet das Toffoli-Gatter eine Basis für die reversible Logik

Da sich AND reversibel nur mittels mindestens 3-Bit Operationen realisieren lässt, muss reversible Basis mindestens ein 3-Bit Gatter enthalten ... (Quanten-Gatter!?)

Volladdierer in reversibler Logik

<i>a</i>	<i>b</i>	<i>c</i>	<i>sum</i>	<i>carry</i>
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1



Erweiterung auf Qbits

Reversible Gatter definieren Operationen auf Basiszuständen der Qbits.

Natürliche Erweiterung auf Quanten-Operationen mittels Linearität:

Abbildung zwischen Basiszuständen: $f : \{0, 1\}^n \mapsto \{0, 1\}^n$

linearer Operator durch Operationen auf Basis eindeutig bestimmt:

$$U_f \sum_{x \in \{0,1\}^n} \alpha_x |x\rangle = \sum \alpha_x U_f |x\rangle = \sum \alpha_x |f(x)\rangle$$

reversible Gatter liefern unitäre Operationen: **Quanten-Gatter**

cNOT als Quanten-Kopierer?

	x_1	x_2	y_1	y_2
cNOT	0	0	0	0
	0	1	0	1
	1	0	1	1
	1	1	1	0

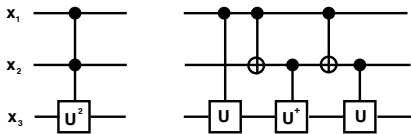
$$U_{cNOT}|\Psi\rangle|0\rangle = \alpha U_{cNOT}|0\rangle|0\rangle + \beta U_{cNOT}|1\rangle|0\rangle = \alpha|0\rangle|0\rangle + \beta|1\rangle|1\rangle$$

U_{cNOT} kopiert nur Basiszustände,
ansonsten werden *verschränkte* Zustände produziert.

Sleator-Weinfurter Konstruktion

reversible Logik benötigt 3-Bit Gatter (z.B. Toffoli)

Quanten-Gatter: 3-Bit ccU^2 -Gatter mittels 2-Qbit Gatter:



x_1	x_2	x_2'	x_2''	Trafo auf x_3
0	0	0	0	$IIII = I$
0	1	1	1	$UU^\dagger I = I$
1	0	1	0	$IU^\dagger U = I$
1	1	0	1	$UIU = U^2$

Toffoli-Gatter mittels 2-Qbit Gattern realisierbar,

wenn wir $U_{\sqrt{NOT}}$ finden; d.h. $U_{\sqrt{NOT}}^2 = U_{NOT}$

\sqrt{NOT}

$$U_{NOT} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Idee:

U_{NOT} diagonalisieren,
Eigenwerte durch Wurzeln ersetzen,
und rücktransformieren

$$U_{\sqrt{NOT}} = \frac{1}{1-i} \begin{pmatrix} 1 & -i \\ -i & 1 \end{pmatrix}$$

Toffoli-Gatter durch 2-Qbit Gatter realisierbar!

Quanten-Computer kommt mit 1- und 2-Qbit Gattern aus

Nicht-klassische Quanten-Gatter

Quanten-Gatter ohne reversibles Äquivalent:

$$U_{\sqrt{NOT}}$$

Hadamard-Gatter:

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

erzeugt Linearkombinationen:

$$U_H|0\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle + |1\rangle)$$

$$U_H|1\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}} (|0\rangle - |1\rangle)$$

Zusammenfassung

- ▶ Hardware: Logische Gatter
- ▶ Boolesche Logik: Disjunktive-/Konjunktive Normalform
- ▶ Reversible Logik: Toffoli Gatter (3-Bit Operation!)
- ▶ Verallgemeinerung auf Quanten Logik
- ▶ elementare Operationen: 1- und 2-Qubit Gatter
Sleator-Weinfurter Konstruktion