Quantencomputer Programmierung

mail@AndreBetz.de

Klassischer vs. Quanten Computer

Klassische Computer:

- Besteht aus einzelnen Speicherzellen Bits
- Jedes Bit kann entweder Zustand 1 oder 0 haben
- Zu jedem Zeitpunkt ist der Computer einen aus 2ⁿ Zuständen, von 00...0 bis 11..1

Quantencomputer:

- Besteht aus einzelnen Speicherzellen Qbits
- Jedes Qbit kann den Zustand 1 oder 0 oder einen Mischung aus beiden haben
- Eine Mischung nennt man Supersposition

Eigenschaften von QBits:

Superposition:

• Ein Objekt hat mehr als einen Zustand zur gleichen Zeit

Verschränkung:

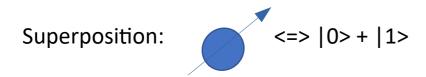
- Quantenobjekte paarweise erzeugt worden, sind verschränkt zB Kristalle spaltet Photon einer Energie in zwei Photonen niedriger Energie auf
- Getrennte Objekte haben eine Auswirkung aufeinander, ohne Verbindung

Es gibt keine Analogie dazu in der klassischen Welt.

Superposition 1



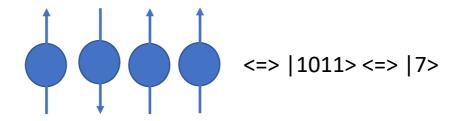
Orthogonale Pfeilrichtungen kennzeichnen den Zustand



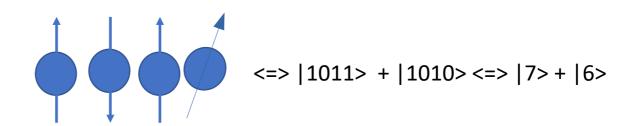
Pfeilrichtungen dazwischen kennzeichnen eine Superposition, in der alle möglichen Zustände gleichzeitig existieren. Erst durch eine Messung zerfällt der Elektronen Spin in exakt 0 oder exakt 1.

Superposition 2

Keine Superposition



Superposition



Es gibt nach der Messung eine gewisse Wahrscheinlichkeit, dass der Zustand 7 oder 6 sein wird. mit 4 Bits kann einer von 2⁴ Zuständen dargstellt werden, Qbits können alle 2⁴ Zustände haben.

Grenzen klassischer Computer – Beispiel

Reiseagentur:

- Gruppe aus 3 Personen zu transportieren (A,B,C)
- Gruppe soll auf zwei Taxis (0,1) aufgeteilt werden
- A und B sind befreundet, A und C, B und C nicht
- Bedingung: Maximiere Transport von befreundeten
- Klassische CPU braucht 2³ Schritte, skaliert mit Anzahl der Personen 2^{Personenzahl}
- Quantencomputer mit 3 Qbits benötigt 1 Schritt und benötigt auch bei einer höheren Personenzahl nur einen Rechenschritt

Α	В	С	Score
0	0	0	-1
0	0	1	1
0	1	0	-1
0	1	1	-1
1	0	0	-1
1	0	1	-1
1	1	0	1
1	1	1	-1

Problemklassen

P-Probleme (Polynomialzeit):

Rechenzeit wächst proportional zur festen Potenz der Problemgrösse zB Ist eine Zahl eine Primzahl

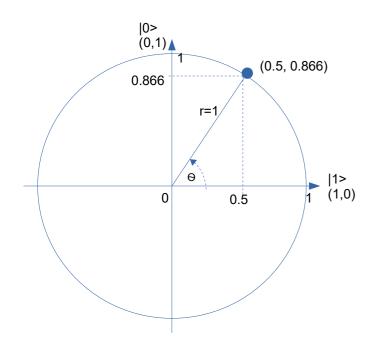
NP-Probleme (nichtdeterministisch Polynomial):

Rechenzeit wächst exponentiell zB Travelling Salesman wächst exponentiell mit Anzahl der Städte. Überprüfung ist wieder in Polynomialzeit. Quantencomputer können einige schnell lösen. Evtl P == NP?!

PSPACE:

Polynomial wachsender Speicher und exponentiell wachesende Rechenzeit. Schach und GO gehören dazu. Noch kein Akgorithmus für QC bekannt.

Quantum Bit-QBit



Wenn ein Qbit gemessen wird, wird mit einer bestimmten Wahrscheinlichkeit |0> oder |1> gemessen.

Wahrscheinlicht für
$$|a\rangle = |a|^2$$

Bedingung 1 = $|0\rangle |^2 + |1\rangle |^2$

$$|0> = |0.5|^2 = 0.25 = 25\%$$

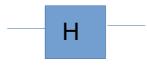
 $|1> = |0.866|^2 = 0.75 = 75\%$

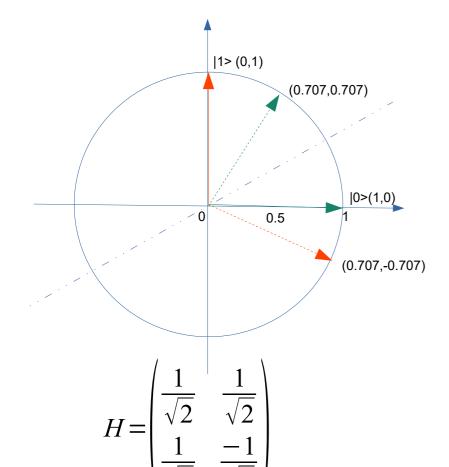
Darstellung als Verktor:
$$\vec{a} = \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$$
 $|0\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ $|1\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$

Quantengatter

- Klassische Computer brauchen nur ein universelles Gatter (zB NAND)
- Quantencomputer brauchen drei Gatter um universell zu sein, davon sind zwei unitär (H, Phasenschieber) und das dritte verschränkt ein zweites QBit (CNOT).
- Alle Gatter haben gemein, dass sie die Wahrscheinlichkeit verändern.
- Quantengatter müssen reversibel sein

Hadamard-Gatter

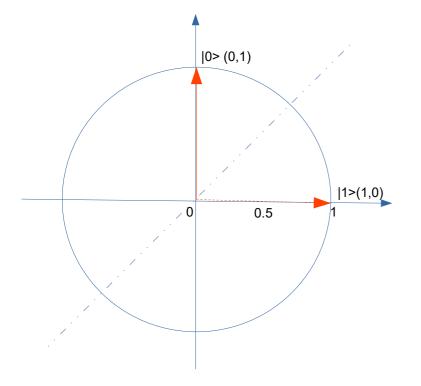




- Wirkt nur auf ein QBit
- Erzeugt eine Superposition eines Zustandes | 1> (0,1) zu (0.707, -0.707) oder | 0> zu (0.707, 0.707)
- Zustand ist versteckt, da nach einer Messung zu 50% | 0> oder | 1> gemessen wird
- Nochmalige Anwendung des Gatters erzeugt wieder ursprünglichen Zustand
- Wird meist am Anfang eines Quantenalgorithmus gesetzt

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{-1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix} = (0.707 - 0.707)$$

X-Gatter



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



- Wirkt nur auf ein QBit
- Pauli-X-Gatter genannt
- Tauscht Komponenten von |0> and |1>
- Wird benutzt, um ein QBit in den Zustand |1> zu setzen

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

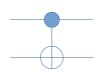
Darstellung verschränkter QBits

$$|0\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$
 $|1\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$ Und $|AB\rangle = |A\rangle + |B\rangle$, wobei + Kronecker Produkt

Beispiel zwei verschränkter QBits

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

CNOT-Gatter



- Controlled NOT
- Arbeitet mit zwei QBits | AB>
- Mögliche Varianten | 00>, | 01>, | 10>, | 11>
- QBit A kontrolliert QBit B, wenn QBit A | 1> ist, wird QBit B vertauscht.
- Beispiel: |10> |11>

$$\begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} = (0 \quad 0 \quad 0 \quad 1)$$

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

Quantum Bit-QBit

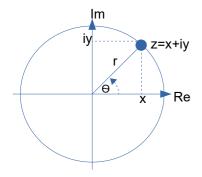
$$|0\rangle = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} \qquad |1\rangle = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Zustand eines Qbits: $|\Psi\rangle = \alpha |0\rangle + \beta |1\rangle$

 α , β sind komplexe Zahlen und sind die Wahrscheinlichkeitsamplitude mit α = $\alpha_{_{real}}$ + $i\alpha_{_{imag}}$ und β = $\beta_{_{real}}$ + $i\beta_{_{imag}}$

Wahrscheinlichkeitsbedingung: $1^2 = |\alpha|^2 + |\beta|^2$

Die Wahrscheinlichkeit den Zustand $|0\rangle$ zu messen liegt bei $|\alpha|^2$ und $|1\rangle$ bei $|\beta|^2$



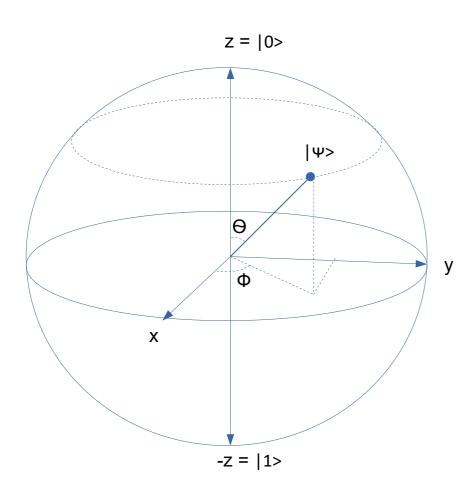
$$x = r \cos(\Theta)$$

 $iy = r \sin(\Theta)$

$$r = |z| = \sqrt{x^2 + y^2}$$

$$z = x + iy = r (\cos(\Theta) + i\sin(\Theta)) = re^{i\Theta}$$

Blochkugel



- |Ψ> Bezeichnet den Zustand des Qbits
- Radius ist 1