

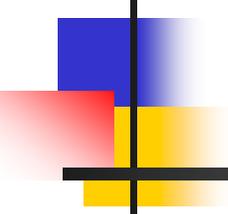
Grover-Algorithmus

Referent: Mohamed TARIK

RWTH-Aachen

SS 2005

Geleitet von: Dr. Koch.



Gliederung:

- Algorithmen.....
- Problemdarstellung.....
- Lösung.....
- Die im Grover-Algorithmus verwendeten Operatoren.....
- Grover-Iteration.....
- Die Verstärkung der Amplitude.....
- Grover-Algorithmus.....
- Geometrische Darstellung.....
- Komplexität (Laufzeit).....
- Zusammenfassung.....
- Literatur.....

Algorithmen:

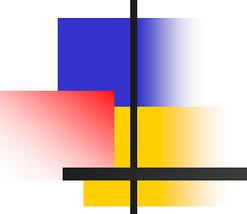
Was ist ein Algorithmus?

- Ein Algorithmus ist ein geeignetes Verfahren zur Lösung eines Problems.



Quantenalgorithmen (QA):

- Die Quantengatter können die durch Qubits repräsentierte Information verarbeiten. Sie lassen sich durch unitäre Operatoren darstellen. Sie sind physikalisch verwirklichtbar (Ionen-Falle).
- Beispiele: Ein-Qubit-Gatter (Hadamard-Gatter)
Zwei-Qubit-Gatter (CNOT-Gatter).



Algorithmen:

- Die gesamte Wahrscheinlichkeit vor und nach einer Operation muss gleich sein. Wegen dieser Bedingung und der Linearität sind nur umkehrbare Operationen (Reversibilität) erlaubt, d.h. die Gatter sind unitär.
- Die QA benutzen die Überlagerung in einem Quantensystem, dadurch kann man paralleles Rechnen auszuführen.
- Quantenalgorithmen müssen möglichst ohne Zwischenmessungen auskommen, da bei Messungen Quanteninformation verloren geht.

Problemdarstellung:

Das Problem:

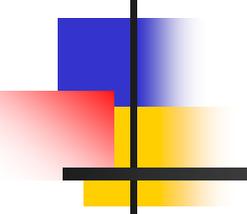
- Eine oder mehrere Elemente in einer unstrukturierten Datenbank suchen, die gesuchte Elemente besitzen z.B. ein gemeinsames Kriterium.

Beispiel:

- zu einer Telefonnummer den Name einem Telefonbuch zu finden (die Telefonnummern sind nicht sortiert).

Problemdarstellung:

- Suchraum: $S = \{ x_0, x_1, \dots, x_{N-1} \}$.
- Indexmenge: $I = \{ 0, 1, \dots, N \}$.
- Für zwei dimensional System: $N=2^n$.
- wir werden bestimmte Elemente x_i aus S durchsuchen.
- Sei L die Lösungsmenge von x_i , und M die Lösungsanzahl, d.h.
 $0 \leq M \leq N$
- Sei die Funktion f :
 $f(x) = 1$ wenn $x \in L$.
 $f(x) = 0$ sonst.



Lösung:

Klassischer Suchalgorithmus:

- Alle Datensätze werden durchprobiert, die Funktion f wird im Mittel $N/2$ aufgerufen, d.h. der Algorithmus benötigt $O(N)$.

Grover-Algorithmus:

- Grover-Algorithmus braucht nur $O(N^{1/2})!$ (Grover in 1996.)
- Z.B. das Problem mit 1000 000 Telefonnummer wird eine Lösung in 1000 Schritten gefunden, statt 500 000 klassisch.

Die im Grover-Algorithmus verwendeten Operatoren:

Hadamard-Operator:

- Der Hadamard-Operator wird durch die Matrix H beschrieben:

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

- H ist unitär. Für ein Zwei-Qubit-System gilt:

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

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

Die im Grover-Algorithmus verwendeten Operatoren:

Die Walsh-Hadamard-Transformation:

- Wird der Hadamard-Operator auf jedes Qubit eines n-Dimensionalen Registers angewandt, so erhalten wir die sog. „Walsh-Hadamard-Transformation“:

$$H^{\otimes n} = H \otimes H \otimes \dots \otimes H$$

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

$$|0\rangle \equiv |0\rangle^{\otimes n} \equiv |00\dots 0\rangle$$

Die im Grover-Algorithmus verwendeten Operatoren:

Der Phasenverschiebungsoperator:

- Er ist definiert durch (P ist unitär):

$$P = 2|0\rangle\langle 0| - I$$

$$P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdot & \cdot \\ 0 & -1 & 0 & \cdot & \cdot \\ 0 & 0 & -1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

- P verändert nicht den Zustand $|0\rangle$, und für die anderen Zustände wird die Phase um π verschoben.

Die im Grover-Algorithmus verwendete Operatoren:

Das Orakel:

- Ein Orakel ist ein Black Box, d.h. die interne Implementierung bleibt im voraus unbekannt, d.h. es ist nicht von Algorithmus vorgegeben.
- Das Orakel ist der unitäre Operator U_f :

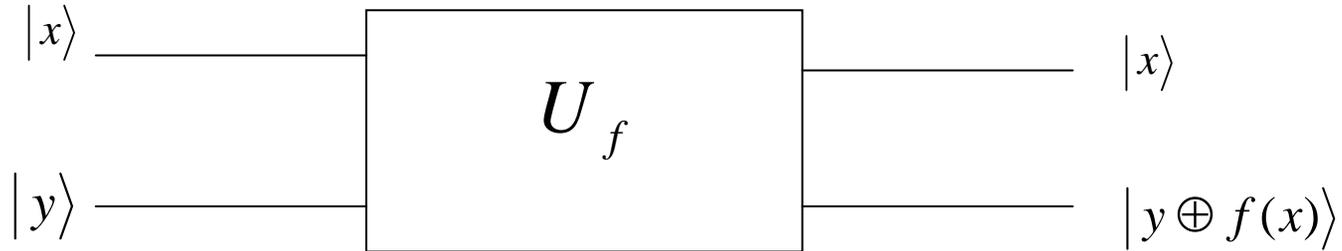
$$U_f |x\rangle |y\rangle = |x\rangle |y \oplus f(x)\rangle$$

- Sei $|y\rangle = \frac{1}{\sqrt{2}}(|0\rangle - |1\rangle)$, wenn $|x\rangle$ eine Lösung ist ($f(x)=1$), wird ihre Phase um π verschoben :

$$\begin{aligned} U_f |x\rangle |y\rangle &= \left(\frac{1}{\sqrt{2}} \right) U_f |x\rangle (|0\rangle - |1\rangle) \\ &= \left(\frac{1}{\sqrt{2}} \right) |x\rangle [(|0\rangle - |1\rangle) \oplus f(x)] \\ &= \left(\frac{1}{\sqrt{2}} \right) (-1)^{f(x)} |x\rangle (|0\rangle - |1\rangle) \end{aligned}$$

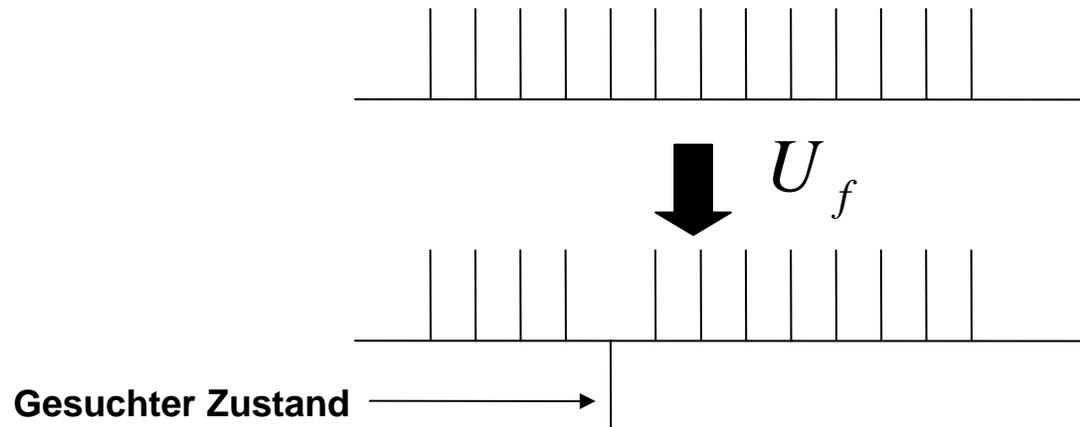
Die in Grover-Algorithmus verwendete Operatoren:

Der Schaltkreis Des Orakels:



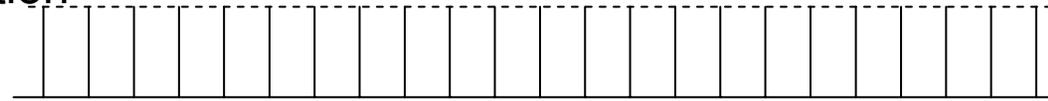
Schematische Darstellung:

- Im Grover-Algorithmus invertiert das Orakel die Amplitude des Lösungszustandes.

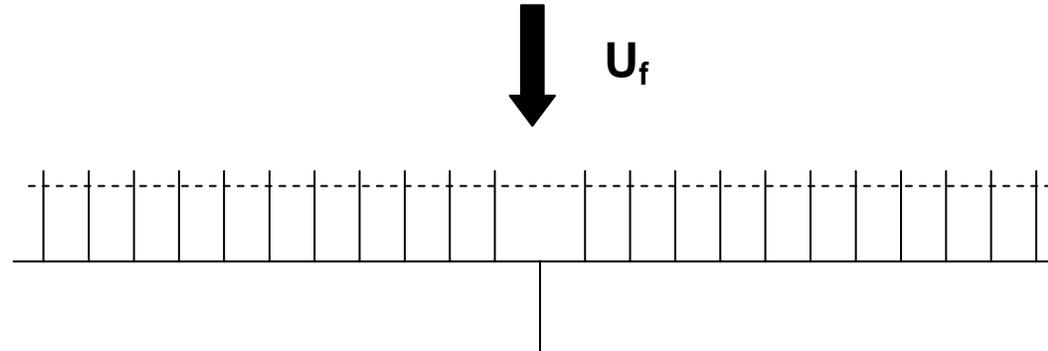


Idee zur Amplitudeverstärkung:

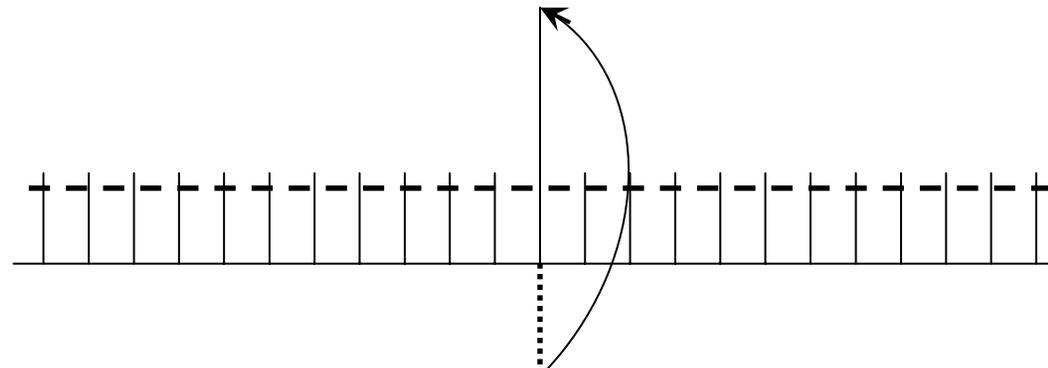
- Anfangszustand: Linearkombination



- Die Wirkung des Orakels:



- Idee: Spiegelung um Mittelwert:



- Frage: mit welchem unitären Operator ist diese Spiegelung realisierbar?

Grover-Iteration:

Grover-Idee:

- Man verwendet den Parallelismus der Quantentheorie und die sog. „Grover-Iteration“ in einem Quantenregister, um die Wahrscheinlichkeit des richtigen Ergebnis zu erhöhen und die der Nichtlösungen zu verringern .

Das Verfahren:

- 1- Das Register wird im Anfangszustand präpariert: $|0\rangle$
- 2- Eine gleichmäßige Superposition durch $H^{\otimes n}$ wird erzeugt: $|\Psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x=0}^{N-1} |x\rangle$
- 3- Das Orakel wird angewandt, und dadurch die Amplituden der gefundenen Lösungen geflippt.
- 4- Wir wenden $H^{\otimes n}$ an.
- 5- Wir wenden der Phasenverschiebungsoperator P an.
- 6- Dann wieder $H^{\otimes n}$ anwenden.

Grover-Iteration:

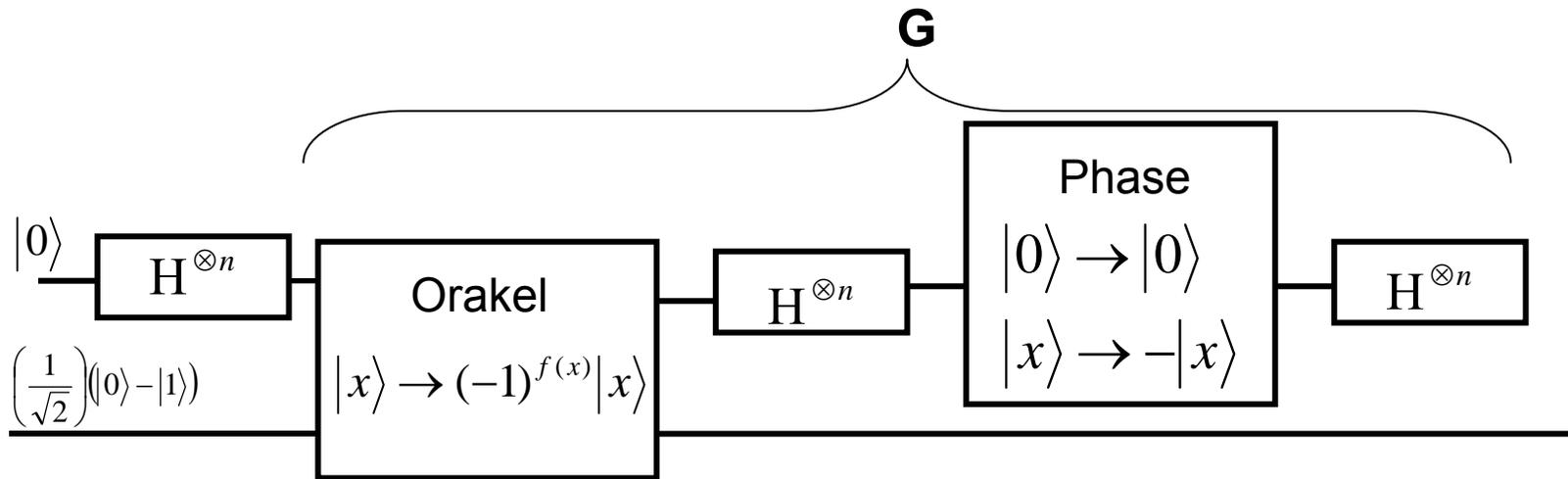
Die Grover-Iteration/ der Grover-Operator:

- Die drei letzten Schritten werden die Amplitude der Lösung erhöhen, d.h. die Wahrscheinlichkeit –bei einer Messung- wird größer.
- Die vier letzten Schritten sind die Grover-Iteration –oder Grover-Operator genannt-.
- Der Grover-Operator lautet:

$$\begin{aligned} G &= H^{\otimes n} \cdot (2|0\rangle\langle 0| - I) H^{\otimes n} \cdot U_f \\ &= (2|\Psi\rangle\langle \Psi| - I) \cdot U_f \end{aligned}$$

Grover-Iteration:

Schaltkreis der Grover-Iteration:



Verstärkung der Amplitude:

Inversion um den Mittelwert:

- Sei der Operator: $D = 2|\psi\rangle\langle\psi| - I$
- Die Wirkung von D auf einen allgemeinen Zustand ist:

$$|\phi\rangle = \sum_{x=0}^{N-1} \alpha_x |x\rangle \quad \text{und} \quad |\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum |x\rangle$$

$$\langle\psi|\phi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_x \alpha_x = \sqrt{N}A \quad \therefore A = \frac{1}{N} \sum_x \alpha_x \quad (\text{Mittelwert})$$

$$\begin{aligned} D|\phi\rangle &= 2|\psi\rangle\langle\psi|\phi\rangle - |\phi\rangle \\ &= 2\left(\frac{1}{\sqrt{N}} \sum |x\rangle\right)(\sqrt{N}A) - \sum \alpha_x |x\rangle \\ &= 2\sum |x\rangle A - \sum \alpha_x |x\rangle \\ &= \sum (2A - \alpha_x) |x\rangle \end{aligned}$$

$$D: \quad \alpha_x \rightarrow 2A - \alpha_x$$

d.h. die Koeffizienten von $|x\rangle$ werden um den Mittelwert A gespiegelt, man nennt D die „Inversion um den Mittelwert“.

Verstärkung der Amplitude:

Die Matrix von D:

$$D = \begin{pmatrix} \frac{2}{N} - 1 & \frac{2}{N} & \frac{2}{N} & \cdot & \cdot & \cdot & \frac{2}{N} \\ \frac{2}{N} & \frac{2}{N} - 1 & \frac{2}{N} & \cdot & \cdot & \cdot & \frac{2}{N} \\ \frac{2}{N} & \frac{2}{N} & \frac{2}{N} - 1 & \cdot & \cdot & \cdot & \frac{2}{N} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \frac{2}{N} & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \frac{2}{N} - 1 \end{pmatrix}$$

Grover-Algorithmus:

- Die Grover-Iteration wird „oft“ angewandt, um mit Sicherheit bei einer Messung eine oder mehrere Lösungen zu finden.

Grover-Algorithmus: (Der Fall M=1)

1- Input: $\left(\frac{1}{\sqrt{2}}\right)(|0\rangle(|0\rangle - |1\rangle))$

2- Anwendung von $H^{\otimes n}$: $H^{\otimes n}|0\rangle = |\Psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x=0}^{N-1} |x\rangle$

3- G k-Mal anwenden : (mit $k = O(N^{1/2})$):

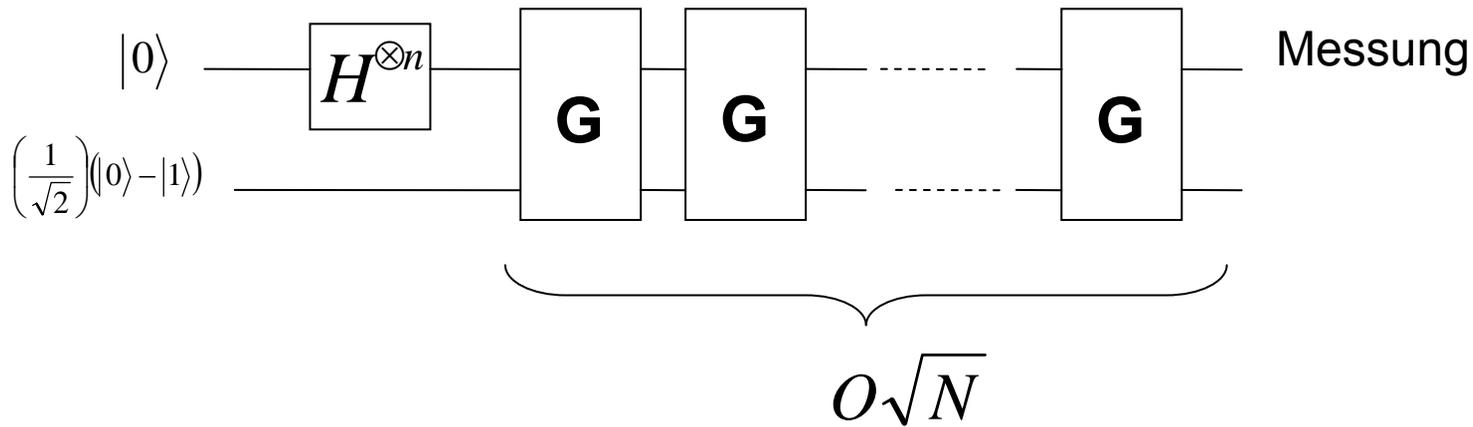
$$(G)^{\otimes k} |\Psi\rangle \left[\left(\frac{1}{\sqrt{2}}\right)(|0\rangle - |1\rangle) \right] = |x_0\rangle \left[\left(\frac{1}{\sqrt{2}}\right)(|0\rangle - |1\rangle) \right]$$

4- Output: $|x_0\rangle$

(aus einer Messung der n-Qubits ergibt sich die gesuchte Lösung x_0).

Grover-Algorithmus:

Schaltkreis des Grover-Algorithmus: (der Fall $M=1$)

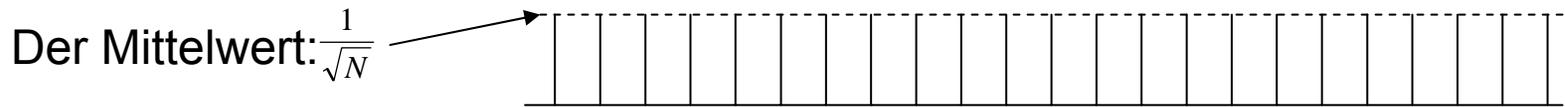


Grover-Algorithmus:

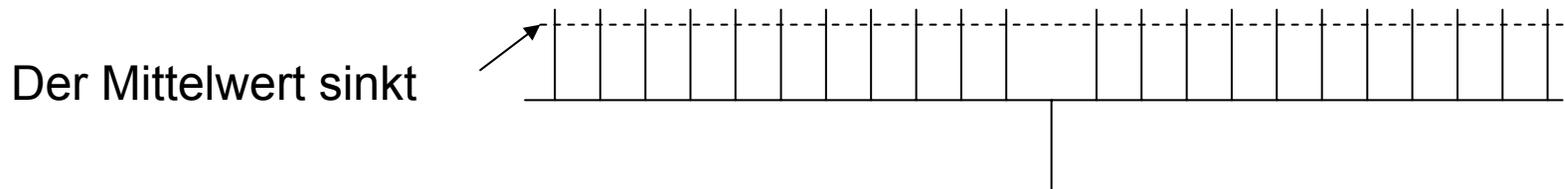
Schematische Darstellung des Grover-Algorithmus im Fall $M=1$:

1- Input: $\left(\frac{1}{\sqrt{2}}\right)|0\rangle(|0\rangle - |1\rangle)$

2- Anwendung von: $H^{\otimes n}|0\rangle = |\Psi_0\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum_{x=0}^{N-1} |x\rangle$



3- Anwendung von U_f : $|\psi_1\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \left(\sum_{x \notin L} |x\rangle - \sum_{x \in L} |x\rangle \right)$

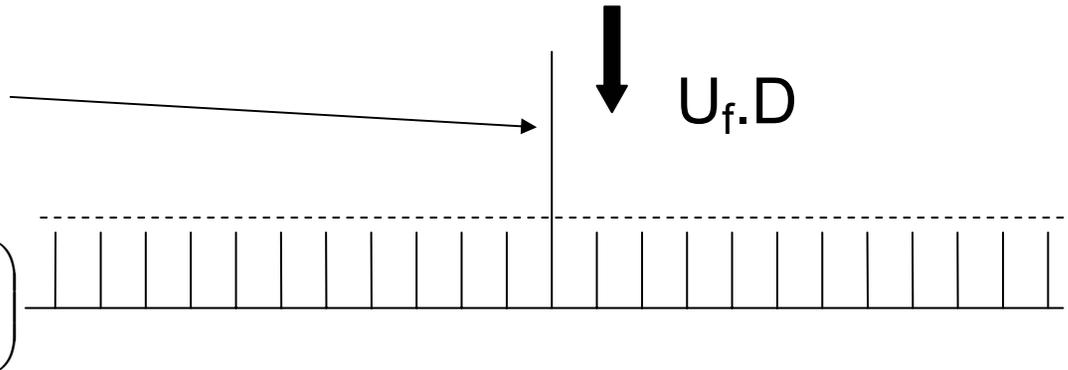


Grover-Algorithmus:

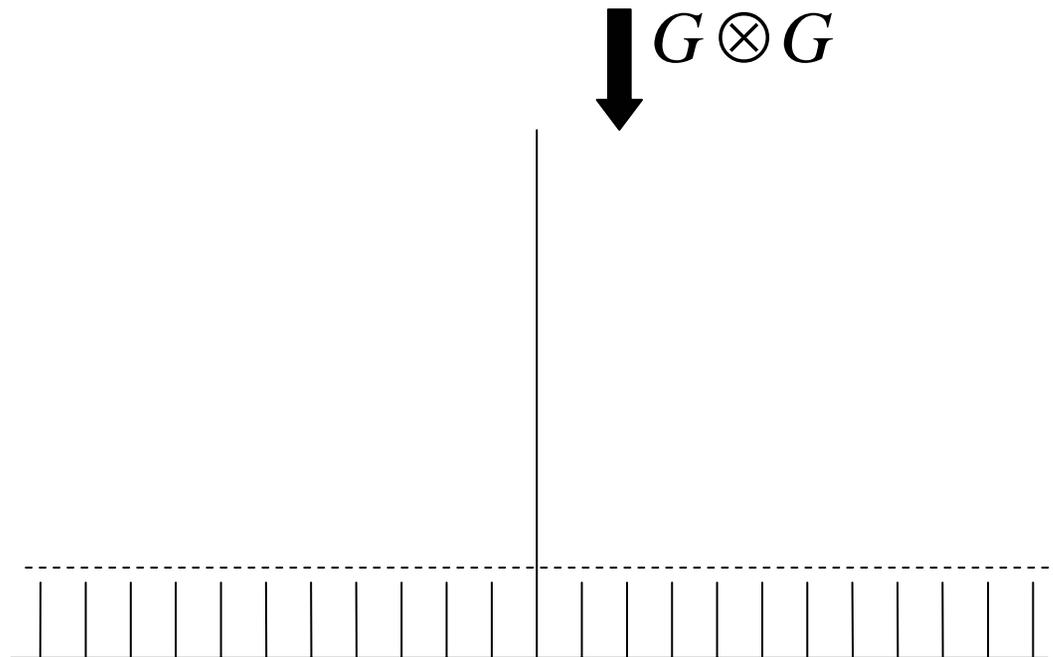
4- Anwendung von D:

Gesuchter Zustand am Mittelwert gespiegelt:

$$|\psi_2\rangle \approx \frac{1}{\sqrt{N}} \left(\sum_{x \notin L} |x\rangle + 3 \sum_{x \in L} |x\rangle \right)$$



5- Zweite Iteration von G:



Einfaches Beispiel:

- Der Fall: $N=4$, $M=1$

gesuchter Zustand: $|01\rangle$

Input: $|00\rangle$.

$$H^{\otimes 2}|00\rangle = \frac{1}{2}(|00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle).$$

$$U_f H^{\otimes 2}|00\rangle = \frac{1}{2}(|00\rangle - |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle).$$

$$\begin{aligned} H^{\otimes 2} U_f H^{\otimes 2}|00\rangle &= \frac{1}{4}(|00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle \\ &\quad - |00\rangle + |01\rangle - |10\rangle + |11\rangle \\ &\quad |00\rangle + |01\rangle - |10\rangle - |11\rangle \\ &\quad |00\rangle - |01\rangle - |10\rangle + |11\rangle) \\ &= \frac{1}{2}(|00\rangle + |01\rangle - |10\rangle + |11\rangle). \end{aligned}$$

$$PH^{\otimes 2}U_fH^{\otimes 2}|00\rangle = \frac{1}{2}(|00\rangle - |01\rangle + |10\rangle - |11\rangle).$$

$$H^{\otimes 2}PH^{\otimes 2}U_f(H^{\otimes 2}|00\rangle) = G(H^{\otimes 2}|00\rangle)$$

$$= \frac{1}{4}(|00\rangle + |01\rangle + |10\rangle + |11\rangle$$

$$- |00\rangle + |01\rangle - |10\rangle + |11\rangle$$

$$|00\rangle + |01\rangle - |10\rangle - |11\rangle$$

$$- |00\rangle + |01\rangle + |10\rangle - |11\rangle)$$

$$= \frac{1}{4} \cdot 4|01\rangle$$

$$= |01\rangle$$

Output: $|01\rangle$

Geometrische Veranschaulichung:

- Die Nichtlösungen :
$$|\alpha\rangle = \frac{1}{\sqrt{N-M}} \sum_{x \in S, x \notin L} |x\rangle$$

- Die Lösungen:
$$|\beta\rangle = \frac{1}{\sqrt{M}} \sum_{x \in L} |x\rangle$$

- Der Vektorraum (der Suchraum) aufgespannt durch den Vektor:

$$|\psi\rangle = \frac{1}{\sqrt{N}} \sum |x\rangle = \sqrt{\frac{N-M}{N}} |\alpha\rangle + \sqrt{\frac{M}{N}} |\beta\rangle$$

Geometrische Veranschaulichung:

- Der Winkel der Rotation:

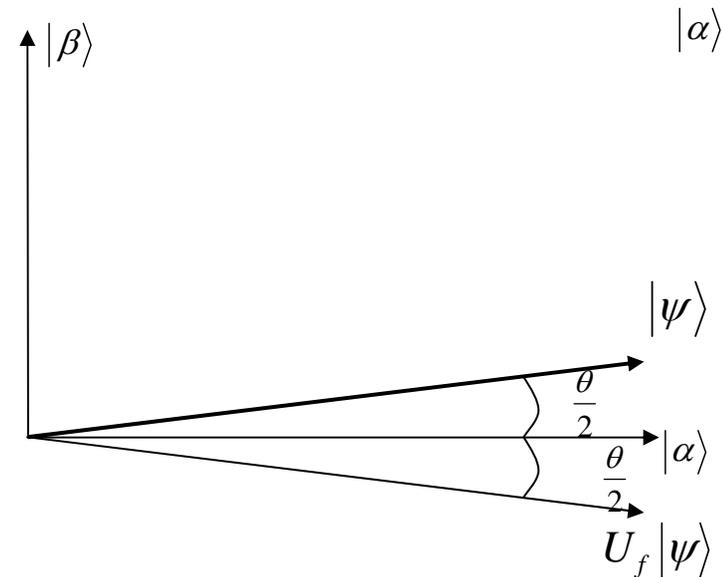
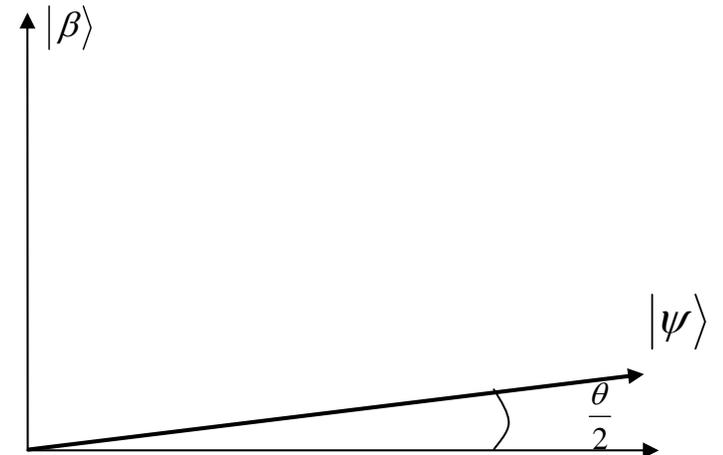
$$\cos\left(\frac{\theta}{2}\right) = \sqrt{\frac{N-M}{N}}$$

$$\sin\left(\frac{\theta}{2}\right) = \sqrt{\frac{M}{N}}$$

$$|\psi\rangle = \cos\left(\frac{\theta}{2}\right)|\alpha\rangle + \sin\left(\frac{\theta}{2}\right)|\beta\rangle$$

- Die Wirkung des Orakels:

$$U_f |\psi\rangle = \cos\left(\frac{\theta}{2}\right)|\alpha\rangle - \sin\left(\frac{\theta}{2}\right)|\beta\rangle$$



Geometrische Veranschaulichung:

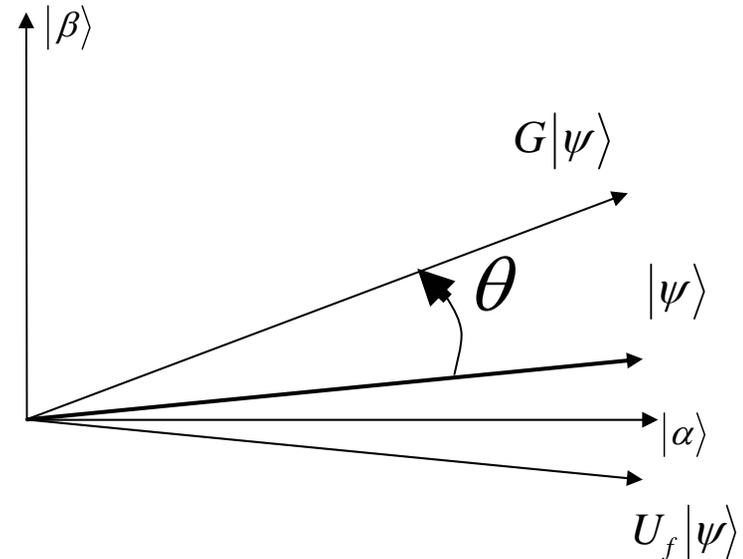
- Aus der Wirkung von $2|\Psi\rangle\langle\Psi| - I$ (Spiegelung an $|\psi\rangle$) ergibt sich:

$$(2|\psi\rangle\langle\psi| - I)U_f|\psi\rangle = \cos\left(\frac{3\theta}{2}\right)|\alpha\rangle + \sin\left(\frac{3\theta}{2}\right)|\beta\rangle$$

$$G|\psi\rangle = \cos\left(\frac{3\theta}{2}\right)|\alpha\rangle + \sin\left(\frac{3\theta}{2}\right)|\beta\rangle$$

- Die Grover-Iteration ist durch die folgende Matrix gegeben:

$$G = \begin{pmatrix} \cos(\theta) & -\sin(\theta) \\ \sin(\theta) & \cos(\theta) \end{pmatrix}$$

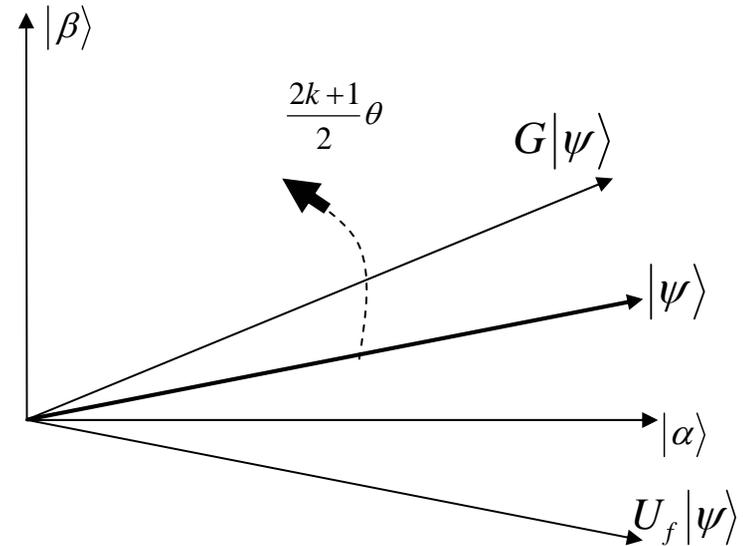


Geometrische Veranschaulichung:

- Für mehrere Iterationen (k-mal)

folgt:

$$G|\psi\rangle = \cos\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right)|\alpha\rangle + \sin\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right)|\beta\rangle$$



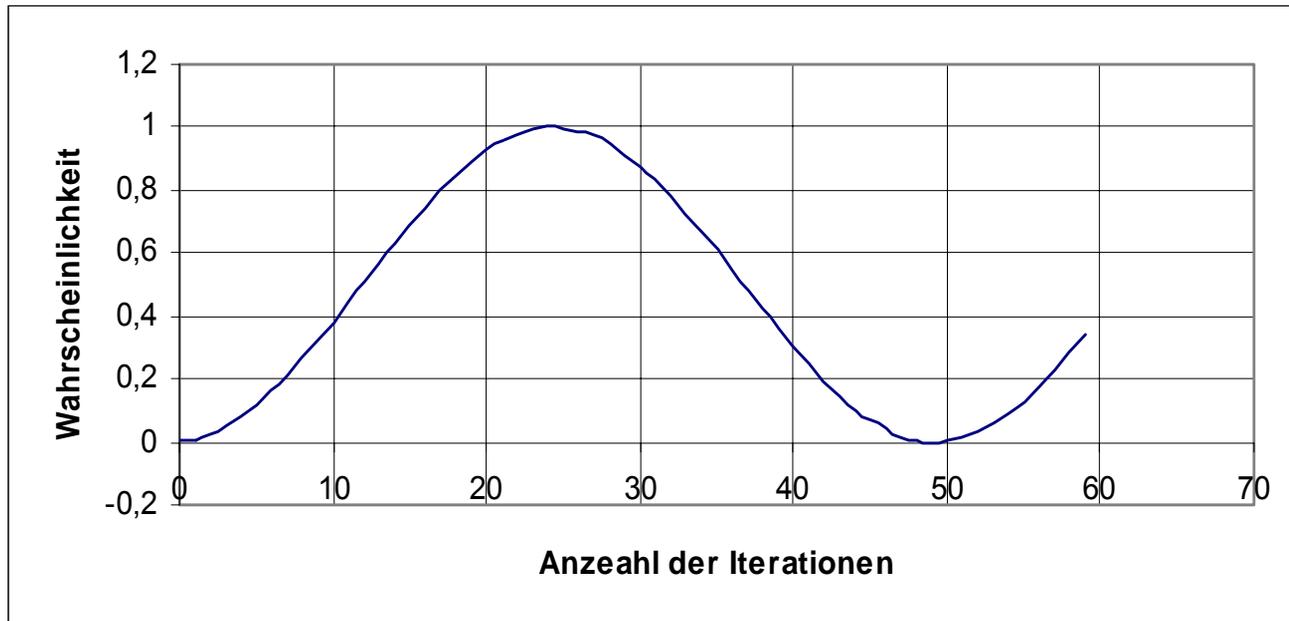
- Wie viele Iterationen braucht man genau, um eine Lösung zu finden?

Geometrische Veranschaulichung:

Beispiel für N=1000, M=1: $G^{\otimes k} |\psi\rangle = \cos\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right)|\alpha\rangle + \sin\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right)|\beta\rangle$

- Die Wahrscheinlichkeit, die Lösung nach k-Iterationen zu finden ist:

$$f(k) = \sin^2\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right)$$



Geschwindigkeit / Komplexität:

- Die Komplexität beschreibt den Aufwand an Zeit und Hardware, den ein Algorithmus für seine Ausführung benötigt.
- Um mit Sicherheit (Wahrscheinlichkeit gleich Eins) eine Lösung zu finden, muss:

$$\sin\left(\frac{2k+1}{2}\theta\right) = 1$$

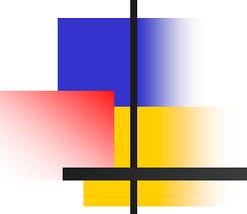
Wobei K die Anzahl der Iterationen (die Komplexität des Algorithmus)

ist. Dann folgt: $\frac{2k+1}{2}\theta = \frac{\pi}{2}$

$$k = \frac{\pi}{2\theta} - \frac{1}{2} \leq \frac{\pi}{4} \sqrt{\frac{N}{M}}$$

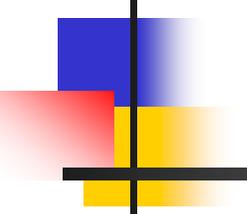
$$k = \left\lceil \frac{\pi}{4} \sqrt{\frac{N}{M}} \right\rceil$$

$$k = O(\sqrt{N})$$



Zusammenfassung:

- Der Grover-Algorithmus ist optimal und hat im Vergleich zum Deutsch-Algorithmus praktische Anwendungen.
- Der Grover-Algorithmus liefert eine quadratische Verbesserung im Vergleich zum klassischen Algorithmus.
- Anwendungen: Kollisionsproblem, Zählen der Lösungen, Minimum finden...
- Offene Frage: Werden regelmäßig neue Quantenalgorithmen gefunden, die effizienter als jeder klassische sind?



Literatur:

- Quantum computing; Mika Hirvesalo; 2001.
- Lecture Notes on Quantum Computation; D. Mermin.
- Classical and quantum information; A.Galindo & M.A.Martin-Delgado.
- weitere Webseiten.

Danke für Ihre Aufmerksamkeit