



Agenda



- 1. Einführung
- 2. Wiederholung BB84
- 3. Qubits und Messbasen
- 4. Zusammengesetzte Systeme
- 5. Verschränkung
- 6. Anwendung von Verschränkung
- 7. Shared Randomness
- 8. Schmidt-Darstellung
- 9. Dichtematrizen
- 10. Partielle Spur

- 11. Verschränkungsmaß
- 12. Entropie und Monogamie
- 13. Entanglement Swapping
- 14. Entanglement Distillation
- 15. CHSH-Ungleichung (klassisch)
- 16. CHSH-Ungleichung (Quantenversion)
- 17. CHSH-Ungleichung (Simulation)
- 18. Ekert-Protokoll
- 19. Sicherheit und DIQKD
- 20. Zusammenfassung

Quantenkryptographie

Entanglement Distillation



- Maximal verschränkte Qubit-Paare sind eine wichtige Ressource.
- Werden benötigt für:
 - Teleportation
 - Dichtekodierung
 - Ekert-Protokoll
 - und vieles mehr
- In der Realität sind verschränkte Qubit-Paare oft nicht maximal verschränkt.
 - "Fehlerhafte" Produktion
 - Übertragungsfehler beim Versenden
- Es wird eine Art "Verschränkungskorrektur" benötigt.

Quantenkryptographie

Die Frage bzw. Idee



- Kann man aus nicht-maximal verschränkten Qubit-Paaren maximal verschränkte Qubit-Paare erzeugen?
 - Antwort lautet "Ja, das geht!"
- Betrachte im Folgenden zwei einfache Verfahren:
 - Erzeugung eines maximal verschränkten Qubit-Paares, wenn z.B. ein Baustein keine echt gleichverteilte Superposition liefert.
 - Erzeugung eines Qubit-Paares mit höherem Verschränkungsgrad aus zwei "weniger gut" verschränkten Qubit-Paaren.

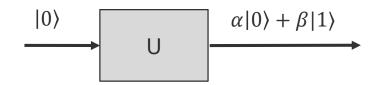
Quantenkryptographie

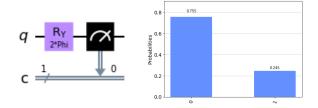


Erzeugung eines maximal verschränktes Qubit-Paar

 Angenommen, wir haben einen Baustein, der keine gleichverteilte Superposition liefert, sondern

$$|\Psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle$$
, mit $\alpha \neq \beta$, $|\alpha|^2 + |\beta|^2 = 1$





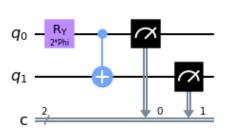
Quantenkryptographie

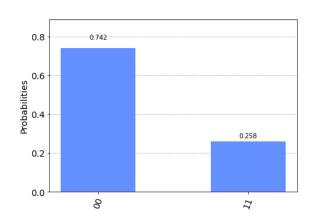
Anwendung eines Bell-Schalkreis



• Aus dem Qubit $|\Psi\rangle = \alpha|0\rangle + \beta|1\rangle$ wird:

$$\alpha |00\rangle + \beta |11\rangle$$





Quantenkryptographie

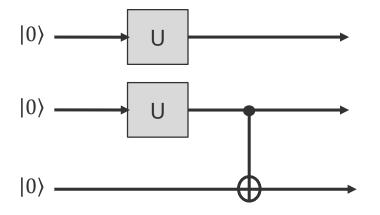
Schaltkreis (1)



■ Zwei nicht-gleichverteilte Qubits plus ein |0⟩ werden wie folgt kombiniert:

$$(\alpha|0\rangle + \beta|1\rangle) \otimes (\alpha|00\rangle + \beta|11\rangle)$$

$$= \alpha^{2} |0\rangle|00\rangle + \alpha\beta|0\rangle|11\rangle + \alpha\beta|1\rangle|00\rangle + \beta^{2}|1\rangle|11\rangle$$



Quantenkryptographie

Schaltkreis (2)

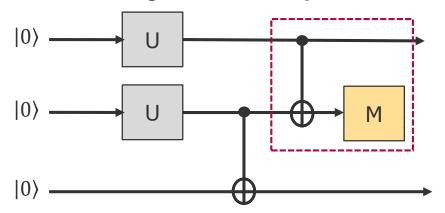


Anwendung eines CNOT-Gatter

$$\alpha^{2} |0\rangle|00\rangle + \alpha\beta|0\rangle|11\rangle + \alpha\beta|1\rangle|00\rangle + \beta^{2}|1\rangle|11\rangle$$

$$\Rightarrow \alpha^{2} |0\rangle|00\rangle + \alpha\beta|0\rangle|11\rangle + \alpha\beta|1\rangle|10\rangle + \beta^{2}|1\rangle|01\rangle$$

und anschließende Messung des mittleren Qubits



Quantenkryptographie

Auswertung



Ausgangszustand vor der Messung

$$\alpha^2 |0\rangle |00\rangle + \alpha\beta |0\rangle |11\rangle + \alpha\beta |1\rangle |10\rangle + \beta^2 |1\rangle |01\rangle$$

• Messergebnis "0" erzeugt mit Wahrscheinlichkeit $\alpha^4 + \beta^4$ den Zustand zwischen erstem und dritten Qubit

$$\frac{\alpha^2|00\rangle+\beta^2|11\rangle}{\sqrt{\alpha^4+\beta^4}}$$

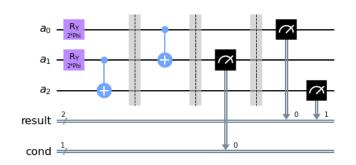
• Messergebnis "1" erzeugt mit Wahrscheinlichkeit $2\alpha\beta$ den Zustand:

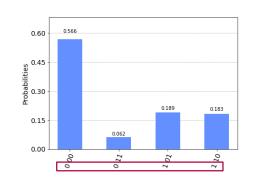
$$\frac{1}{\sqrt{2}}(|01\rangle + |10\rangle)$$

Quantenkryptographie

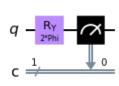
Simulation mit Qiskit

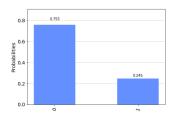






Mit dem "verzerrenden" Baustein Ry



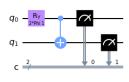


Quantenkryptographie

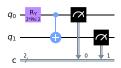
Entanglement "Concentration"



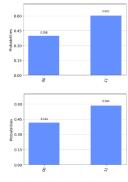
- Aus zwei "wenig" verschränkten Qubit-Paaren kann ein "besser" verschränktes Paar erzeugt werden.
 - Iterative Anwendung des Prozesses möglich.
 - Man benötigt aber dann zu Beginn entsprechend viele Qubit-Paare.
- Ausgangspunkt des Beispiels



$$|\Psi_{01}\rangle = \alpha_0 |00\rangle + \beta_0 |11\rangle$$



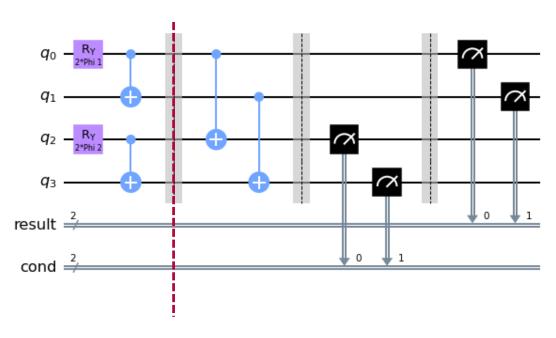
$$|\Psi_{23}\rangle = \alpha_2 |00\rangle + \beta_2 |11\rangle$$



Quantenkryptographie

Schaltkreis (mit Qiskit)





$$|\Psi_{0123}\rangle = |\Psi_{01}\rangle \otimes |\Psi_{23}\rangle = \alpha_0\alpha_2 |00\rangle |00\rangle + \alpha_0\beta_2 |00\rangle |11\rangle + \beta_0\alpha_2 |11\rangle |00\rangle + \beta_0\beta_2 |11\rangle |11\rangle$$

Quantenkryptographie

Analyse



• Anwendung von $CNOT_{0\rightarrow 2}$ und $CNOT_{1\rightarrow 3}$ liefert

$$|\Psi_{0123}\rangle = \alpha_0\alpha_2 |00\rangle |00\rangle + \alpha_0\beta_2 |00\rangle |11\rangle + \beta_0\alpha_2 |11\rangle |11\rangle + \beta_0\beta_2 |11\rangle |00\rangle$$
$$= (\alpha_0\alpha_2 |00\rangle + \beta_0\beta_2 |11\rangle) |00\rangle + (\alpha_0\beta_2 |00\rangle + \beta_0\alpha_2 |11\rangle) |11\rangle$$

Messung von q₂ und q₃ liefert "00"

$$|\Psi_{12}\rangle = \frac{\alpha_0 \alpha_2 |00\rangle + \beta_0 \beta_2 |11\rangle}{\sqrt{(\alpha_0 \alpha_2)^2 + (\beta_0 \beta_2)^2}}$$
 $p = (\alpha_0 \alpha_2)^2 + (\beta_0 \beta_2)^2$

• Messung von q_2 und q_3 liefert "11"

$$|\Psi_{12}\rangle = \frac{\alpha_0\beta_2 |00\rangle + \beta_0\alpha_2 |11\rangle}{\sqrt{(\alpha_0\beta_2)^2 + (\beta_0\alpha_2)^2}}$$
 $p = (\alpha_0\beta_2)^2 + (\beta_0\alpha_2)^2$

Quantenkryptographie

Konkretes Rechenbeispiel



$$|\Psi_0\rangle = \alpha_0 |0\rangle + \beta_0 |1\rangle$$

$$\alpha_0 = 0.678264$$
 $\beta_0 = 0.734818$

$$\beta_0 = 0.734818$$

$$\alpha_2 = 0.45008$$

$$|\Psi_2\rangle = \alpha_2 |0\rangle + \beta_2 |1\rangle \qquad \alpha_2 = 0.450083 \qquad \beta_2 = 0.549917$$

$$C(|\Psi_{01}\rangle) = 0.980067$$

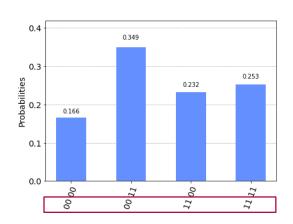
$$C(|\Psi_{23}\rangle) = 0.987227$$

Concurrence bei "00"-Messung

$$C(|\Psi_{12}\rangle) = 0.937864$$

Concurrence bei "11"-Messung

$$C(|\Psi_{12}\rangle) = 0.999174$$



Ouantenkryptographie

Zusammenfassung



- Aus nicht maximal verschränkten Qubits können mit Hilfe verschiedener Manipulationen und Messungen maximal verschränkte Qubits erzeugt werden.
 - Neben den hier vorgestellten Verfahren existieren auch noch weitere.

Quantenkryptographie



