

**Quantenmechanik
und
Spieltheorie ?**

Kay Hamacher

Universität Dortmund

27.6.2000

Spieltheorie?

Spieltheorie
=
interaktive Entscheidungstheorie

- ▶ Mathematik
- ▶ Ökonomie
- ▶ Militär
- ▶ Versuchsplanung

- John von Neumann, *Zur Theorie der Gesellschaftsspiele*, Math. Ann., Band 100
- John von Neumann, Oskar Morgenstern, *Theory of games and Economic Behaviour*, Princeton University Press, 1953

Klassische Spieltheorie

Reine Strategie zuvor bestimmt, genau eine Verhaltensweise. Deterministisch.

Gemischte Strategie $p(s)$ sei eine Wahrscheinlichkeitsdichte, mit der Strategie s gespielt wird. Stochastisch.

v. Neumann: Für jedes Spiel in Normalform existiert ein (Nash-)Gleichgewicht in (gemischten) Strategien!

Quantenmechanik in Spielen ?

Milnor: Spiele gegen die Natur^a

Spiele mit QM-Regeln:

- Quantum Error Correcting Codes^b. Spiel gegen die Natur
- Database Search^c. Spiel gegen die Natur
- Quantum Cryptography^d. Spiel gegen einen Gegner

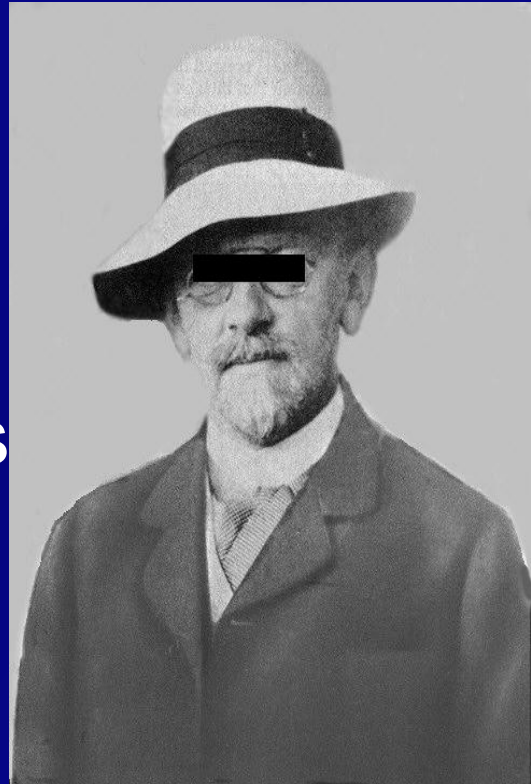
^aMilnor, "Games against nature", in *Decision Processes*, John Wiley & Sons, New York, 1954

^bP.W.Shor, Phys.Rev.A **52**(1995)R2493-R2496

^cL.K.Grover, "A fast quantum mechanical algorithm for database search", Proceedings of the 35th Symposium on Foundations of Computer Science 116-123

^dA.Ekert, Phys.Rev.Lett. **67**(1991)661-663

Eine kleine
Geschichte^a



Billy (*B*)

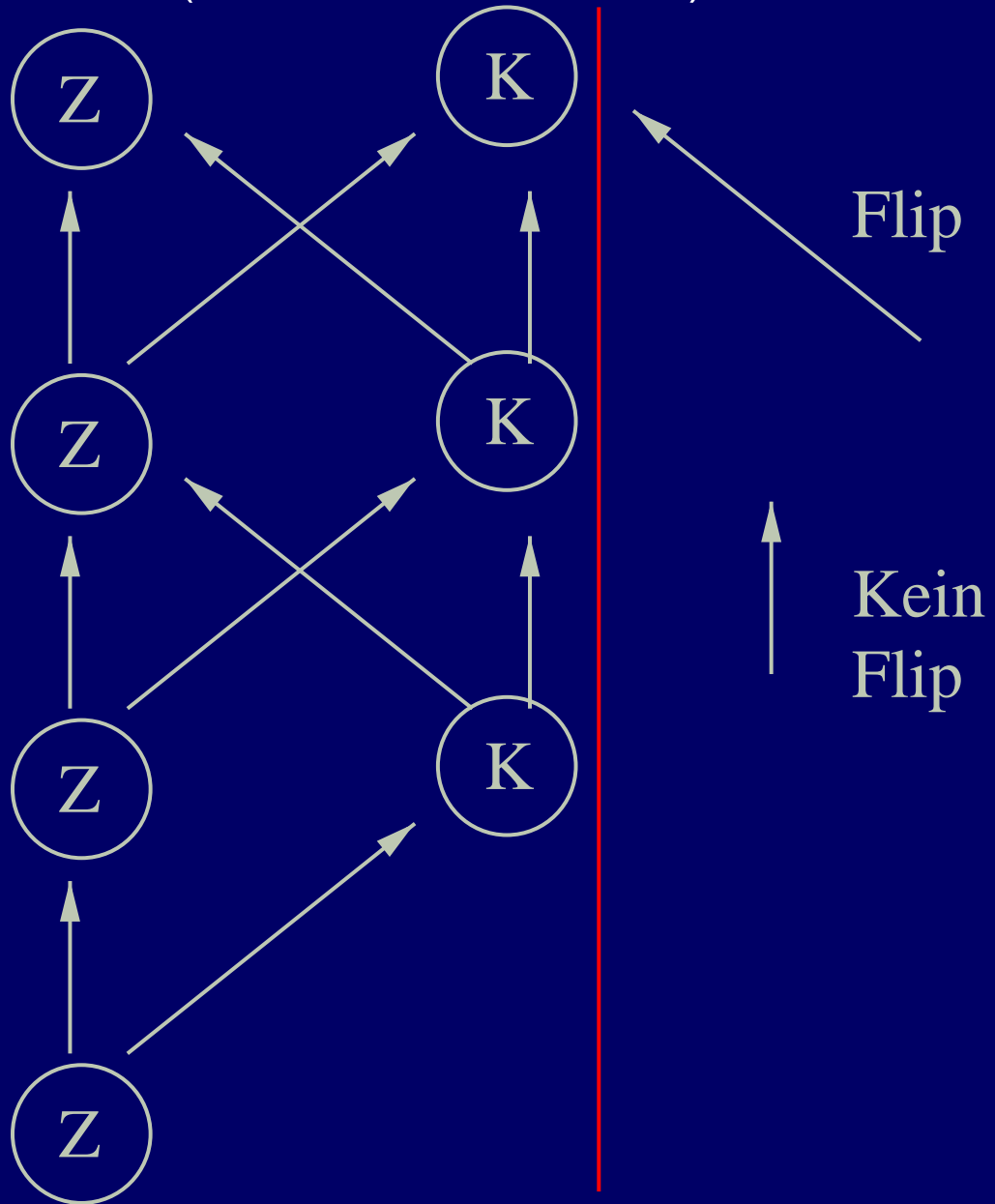
Theoretiker (*T*)

*T zu B: "Laß uns doch mal ein
Spiel spielen!"*

^a D.A.Meyer, Phys.Rev.Lett. **82**(1999)1052-1055

Münze-Drehen

Spiel in extensiver Form
(hier etwas modifiziert)



Münze-Drehen in Normalform

$$G = (N, S, U)$$

$$N = \{B, T\}$$

$$S = ((F, N), \\ (FF, FN, NF, NN))$$

Nullsummenspiel mit endlichem Strategienraum

→ Matrixspiel. Deswegen hier nur U für B :

	FF	NF	FN	NN
F	1	-1	-1	1
N	-1	1	1	-1

$$\langle U \rangle = p_B^T \cdot U \cdot p_T$$

Gemischte Strategie des Nash-Gg ($\langle U \rangle = 0$):

$$p_B(N, F) = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2} \right)$$

$$p_T(NN, FN, NF, FF) = \left(\frac{1}{4}, \frac{1}{4}, \frac{1}{4}, \frac{1}{4} \right)$$

Das Spiel und seine Darstellung

Zustände: $|K\rangle$ $|Z\rangle$ \rightarrow

$$\text{Start: } \vec{s} := \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

Flip

Kein Flip

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

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

Gemischte Strategie

$$G := \begin{pmatrix} 1-p & p \\ p & 1-p \end{pmatrix} \quad p \in [0; 1]$$

$$\text{Ende: } \vec{e} := G_T \cdot G_B \cdot G_T \cdot \vec{s}$$

Und nun ein wenig QM

Nun spielt T aber die Strategie

$$U(a, b) := \begin{pmatrix} a & \bar{b} \\ b & -\bar{a} \end{pmatrix}$$

mit $a\bar{a} + b\bar{b} = 1$ und $a, b \in \mathbb{C}$

$U(1/\sqrt{2}, 1/\sqrt{2})$: Hadamard-Transformation

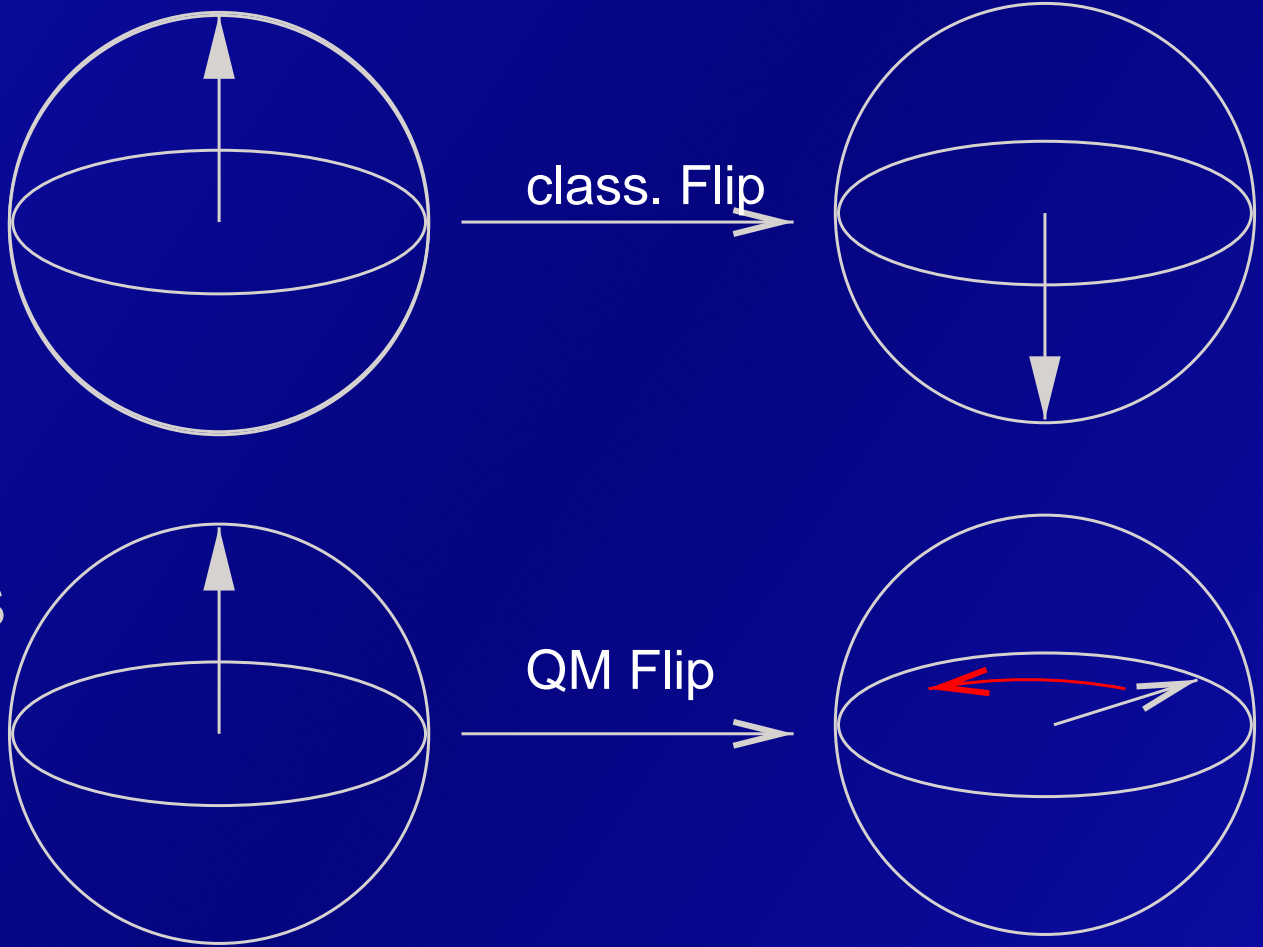
Gleichgewicht ist

$$S_B = pF + (1-p)N \quad p \in [0;1]$$

$$S_T = U(1/\sqrt{2}, 1/\sqrt{2}), U(1/\sqrt{2}, 1/\sqrt{2})$$

mit $E = 1$ für T

Wie funktioniert das denn nun?



z.B. EM-Pulse auf Spins

Aber so etwas spielt doch in
Wirklichkeit niemand!

DOCH!

Quantum Communication ist
genau eine Realisierung dieses
Spiels.

B: Natur mit einem stochastischen
Verhalten (Fluktuationen)

T: kommunizierender Anwender

Einige strikte Resultate

Theorem I:

Der erwartete Gewinn eines Spielers mit optimaler Quanten-Strategie ist mindestens so groß wie sein erwarteter Gewinn bei einer optimalen gemischten Strategie.

Theorem II:

Ein Zwei-Personen Nullsummen-Spiel muß kein (QM, QM)-Gleichgewicht haben.

Theorem III:

Ein Zwei-Personen Nullsummen-Spiel hat immer ein (gemischte QM, gemischte QM)-Gleichgewicht. Wobei *gemischte QM* = konvexe Kombination von unitären Transformationen

Kleine Sünden bestraft der liebe

Gott sofort, . . .

Aussagen (A) oder Schweigen (S) ?

	A	S
A	(8,8)	(0,10)
S	(10,0)	(1,1)

(S,S) ist Pareto-optimal

(A,A) ist stabiles Gleichgewicht

und ineffizient !

Hier ein Nash-Gg in reinen Strategien!

Aber bei Wiederholung: "Tit-for-tat"^a besser!

^aR.Axelrod, "The Evolution of Cooperation", Basic Books, New York, 1984

Prisoner's Dilemma?

Only for "classical fools"^a

Start: $|SS\rangle$, J unitärer Operator

Endzustand:

$$|e\rangle := J^\dagger (U_T \otimes U_E) J |SS\rangle$$

$$U(\theta, \varphi) := \begin{pmatrix} e^{i\varphi} \cos \theta/2 & \sin \theta/2 \\ -\sin \theta/2 & e^{-i\varphi} \cos \theta/2 \end{pmatrix}$$

dann

$$\hat{S} = U(0, 0) \quad \text{und} \quad A = U(\pi, 0)$$

Wenn

$$[J, \hat{D} \otimes \hat{D}] = [J, \hat{C} \otimes \hat{D}] = [J, \hat{D} \otimes \hat{C}] = 0$$

dann ist $S_o := \{U(\theta, 0) \mid \theta \in [0, \pi]\}$ der Raum der klassischen, gemischten Strategien.

^a J.Eisert, M.Wilkens and M.Lewenstein,

Phys.Rev.Lett. **83**(1999)3077

... und was gewinnen wir ?

$$E_E = 1 \cdot P_{SS} + 8 \cdot P_{AA} + 10 \cdot P_{AS} + 0 \cdot P_{SA}$$

$$E_T = 1 \cdot P_{SS} + 8 \cdot P_{AA} + 0 \cdot P_{AS} + 10 \cdot P_{SA}$$

mit $P_{\sigma\sigma'} := |\langle \sigma\sigma' | e \rangle|^2$

Im Raum der reinen Strategien S_o gilt $P_{\sigma\sigma'} = P_\sigma P_{\sigma'}$.

Wegen der Antikommutatoren muß

$$J = \exp \left\{ i\gamma \hat{A} \otimes \hat{A} / 2 \right\} \text{ mit } \gamma \in [0; \pi/2] \text{ sein.}$$

γ ist ein Maß der Verschränkung der Zustände.

Klassisches Spiel: $\gamma = 0$

Die Strategie

$$Q_T = Q_B = U(0, \pi/2) = \begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & -i \end{pmatrix}$$

ist sowohl ein Gleichgewicht und pareto-optimal.

Es wird hier maximale Verschränkung benutzt.

Beide müssen ein Jahr im Gefängnis bleiben!