### **Spieltheorie**

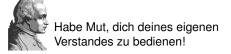
Mathematik-Workshop für TryScience

Prof. Dr. Michael Eisermann Institut für Geometrie und Topologie (IGT) www.igt.uni-stuttgart.de/eiserm



#### Universität Stuttgart

Sommersemester 2018 23. Juli 2018



Much to learn, you still have.
This is just the beginning.



#### Spiele beschreiben Konflikte, Konkurrenz und Kooperation:

- Mehrere Akteure interagieren (Spieler, Teilnehmer, etc.).
- Jeder Akteur hat gewisse Handlungsoptionen (Züge, Strategien).
- Aus diesen Möglichkeiten wählt jeder Akteur aus (frei, unabhängig).
- Daraus entsteht f
  ür jeden ein Ergebnis (Auszahlung, Nutzen, etc).
- Jeder Spieler versucht, sein Ergebnis zu maximieren.

### Eigenschaften von Spielen

Konkurrenz und Kooperation Nullsummen vs Win-Win:

parallel vs sequentiell:

diskret vs kontinuierlich:

Zufall und Information

Zeitlicher Verlauf

kooperativ vs nicht-kooperativ:

deterministisch vs stochastisch:

• Ein Spieler:

vollständige vs unvollständige Information:

Marktaufteilung, Absprachen

Verträge, Nebenzahlungen

Go, Monopoly, Lotto, Poker

Quizz, Schere-Stein-Papier

M-ä-d-n, Onlinespiele, Börse

Weitere Beispiele: Straßenverkehr, Fußball, Elfmeter, Schwarzfahren, Auktion, Klausur, Bewerbung, Steuererklärung, Verhandlungen, etc.

Anzahl der Akteure Geschicklichkeit, Steuerung, Optimierung Zwei Spieler:

Drei und mehr Spieler:

Tischtennis, Schach, Handel, Vertrag

Wahlen, Koalitionen, Gesellschaft

#### Wer interessiert sich für Spiele?

- Kinder und Erwachsene, auch Eltern
- Spieledesigner und Programmierer
- Mathematiker und Sozialwissenschaftler
- Biologen und Evolutionstheoretiker
- Wirtschaftswissenschaftler und Anwender
- Politiker, Diplomaten, Strategen, Militärs

### Spieltheorie: die Gründungsväter



Emile Borel (Saint-Affrique 1871 – Paris 1956)



John von Neumann (Budapest 1903 – Washington 1957)



Oskar Morgenstern (Görlitz 1902 – Princeton 1977)

1944: The Theory of Games and Economic Behavior

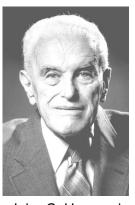
### Spieltheoretiker der zweiten Generation



John Nash (Bluefield/WV 1928 – Monroe Township/NJ 2015)



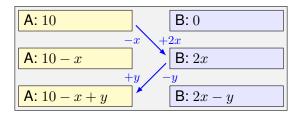
Reinhard Selten (Breslau 1930 – Posen 2016)



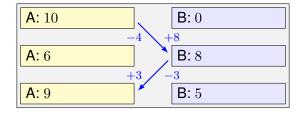
John C. Harsanyi (Budapest 1920 – Berkeley/CA 2000)

Alfred-Nobel-Gedächtnispreis für Wirtschaftswissenschaften 1994: für ihre Pionierarbeit zu Gleichgewichten in nicht-kooperativen Spielen

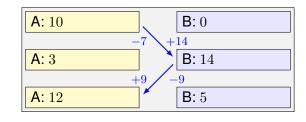
Zwei Spieler A und B interagieren anonym über eine Datenleitung.



#### Beispiel 1:



#### Beispiel 2:



Wir haben dies für Sie als Online-Spiel implementiert:



www.igt.uni-stuttgart.de/eiserm/spiele

#### Definition B1 (Stufen der Rationalität)

Unter Rationalität fassen wir folgende Axiome zusammen:

 $\mathcal{R}_0$ : Jeder Spieler will seinen Gewinn maximieren.  $\mathcal{R}_1$ : Jeder Spieler kennt und versteht die Regeln des Spiels.

 $\mathcal{R}_2$ : Es gelten die Aussagen  $\mathcal{R}_0$ ,  $\mathcal{R}_1$ , und jeder Spieler weiß dies.

 $\mathcal{R}_3$ : Es gilt die Aussage  $\mathcal{R}_2$ , und jeder Spieler weiß dies.

etc. . . Genauer definieren wir für jedes  $n \in \mathbb{N}_{\geq 3}$  die Aussage

 $\mathscr{R}_n$ : Es gilt die Aussage  $\mathscr{R}_{n-1}$ , und jeder Spieler weiß dies.

 $\mathscr{R}_{\infty}$ : Es gelten die Aussagen  $\mathscr{R}_n$  für alle  $n \in \mathbb{N}$ .

#### Beispiel: Kuchen teilen

**Aufgabe:** Zwei Kinder, Alice und Bob, teilen sich einen Schokokuchen. Damit es gerecht zugeht, gibt der Vater vor: Alice teilt, Bob wählt aus. Was wird passieren? rational? irrational? Ist das Ergebnis gerecht?

**Lösung:**  $\mathcal{R}_0$ : Jedes Kind will möglichst viel Schokokuchen.

 $\mathscr{R}_1$ : Bob wird das größere Stück erkennen und sich nehmen.

 $\mathcal{R}_2$ : Alice weiß, dass sie das kleinere Stück bekommen wird. Daher schneidet Alice zwei möglichst gleich große Stücke.

**Aufgabe:** Alice und Bob erben  $1\,000\,000$  $\oplus$ . Das Testament verlangt: Alice nennt dem Notar eine Teilung, x für Bob und  $1\,000\,000 - x$  für Alice. Dies kann Bob nun annehmen... oder ablehnen, dann verfällt das Erbe. Was wird passieren? rational? irrational? Ist das Ergebnis gerecht?

**Lösung:**  $\mathcal{R}_0$ : Jeder will seine Auszahlung maximieren.

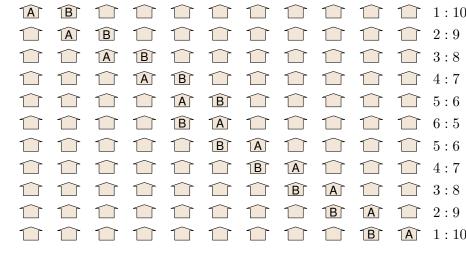
 $\mathscr{R}_1$ : Bob wird jeden Vorschlag x>0 annehmen.

 $\mathscr{R}_2$ : Alice weiß dies und schlägt  $x = 1 \in \mathsf{vor}$ .



- Aufgabe: (1) Sie haben die einzige Lizenz. Wo bauen Sie Ihren Kiosk?
- (2) Sie haben die erste von zwei Lizenzen. Wo bauen Sie Ihren Kiosk?
- (3) Sie haben die erste von drei Lizenzen. Wo bauen Sie Ihren Kiosk?

Bei Frage (2) suchen wir zu jeden Zug von A die beste Antwort von B:



ΕIJ

9

**USA** 

5

### Beispiel: drohen oder nachgeben?

USA drohen nicht.

◆USA drohen mit Zöllen.

Start

—•Europa gibt nach.	6	7
Europa droht ebenfalls.		
—•USA lenken ein.	4	8
Es kommt zum Handelskrieg.	3	6

# **Lösung:** $\mathcal{R}_0$ : Jeder maximiert sein Ergebnis (wie rechts gezeigt).

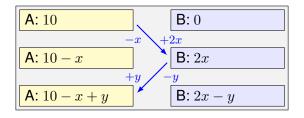
**Aufgabe:** Was wird passieren? rational? irrational?

 $\mathcal{R}_1$ : Vor einem Handelskrieg im 3. Zug lenken die USA ein (vorteilhaft).

 $\mathcal{R}_2$ : Die EU weiß dies, also wird sie im 2. Zug drohen (vorteilhaft).

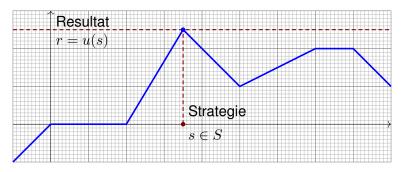
 $\mathcal{R}_3$ : Die USA wissen dies, also werden sie im 1. Zug nicht drohen.

Im Lichte dieser Erkenntnisse spielen wir erneut "Hin-und-Rück".



**Aufgabe:** Maximieren Sie Ihre Erträge bei diesem Spiel! Wie gelingt das rational? für Spieler *B*? für Spieler *A*?

### Was ist ein Spiel mathematisch gesehen?

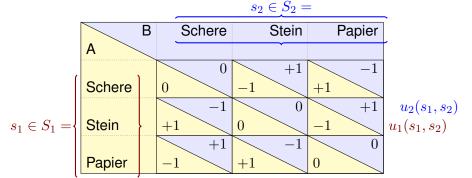


Der Spieler sucht seine Strategie  $s \in S$  so, dass sein Resultat r = u(s) maximal ist, also  $u(x) \le u(s)$  für alle alternativen Strategien  $x \in S$  gilt.

Definition C1 (Spiel mit nur einem Spieler: Gewinnmaximierung) Ein **Spiel** mit nur einem Spieler ist eine Funktion  $u: S \to R: s \mapsto u(s)$ . Hierbei ist S die Menge der **Strategien**, die der Spieler wählen kann, und R ist die Menge möglicher **Resultate**, linear geordnet durch  $\leq$ .

Meist sind R die reellen Zahlen, und wir nennen u die Nutzenfunktion.

### Was ist ein Spiel mathematisch gesehen?



#### Definition C2 (strategisches Spiel in Normalform)

Ein **Spiel** mit *n* Spielern ist eine Funktion

$$u: S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n \to R_1 \times R_2 \times \dots \times R_n$$
  
$$s = (s_1, s_2, \dots, s_n) \mapsto (u_1(s), u_2(s), \dots, u_n(s)).$$

Hierbei ist  $S_i$  die Menge der **Strategien**, die Spieler i wählen kann, und  $R_i$  ist die Menge seiner **Resultate**, linear geordnet durch  $\leq_i$ .

Wir haben für Sie ein zweites Online-Spiel implementiert:



www.igt.uni-stuttgart.de/eiserm/spiele

#### Was ist ein Nash-Gleichgewicht?

Wir nennen  $s=(s_1,\ldots,s_n)\in S_1\times\cdots\times S_n$  einen Strategievektor.

Spieler i kann sich aus eigener Kraft verbessern, wenn für ein  $x \in S_i$  gilt:

$$u_i(s_1, \dots, s_{i-1}, \mathbf{x}, s_{i+1}, \dots, s_n) > u_i(s_1, \dots, s_{i-1}, \mathbf{s}_i, s_{i+1}, \dots, s_n)$$

Andernfalls ist s ein **Maximum** bezüglich seiner Strategien  $x \in S_i$ :

$$u_i(s_1,\ldots,s_{i-1},\frac{x}{s_i},s_{i+1},\ldots,s_n) \leq u_i(s_1,\ldots,s_{i-1},\frac{s_i}{s_i},s_{i+1},\ldots,s_n)$$

Somit ist  $s_i$  eine **beste Antwort** auf  $(s_1, \ldots, s_{i-1}, s_{i+1}, \ldots, s_n)$ .

#### Definition C3 (Nash–Gleichgewichte eines Spiels)

Der Strategievektor *s* ist im **Gleichgewicht für Spieler** *i*, wenn gilt:

$$u_i(s_1,\ldots,s_{i-1},\frac{s_i}{s_i},s_{i+1},\ldots,s_n) = \max_{x \in S_i} u_i(s_1,\ldots,s_{i-1},\frac{x}{s_i},s_{i+1},\ldots,s_n)$$

Gilt dies für jeden Spieler i, so nennen wir s ein Nash-Gleichgewicht.

### Beispiel: das Gefangenendilemma

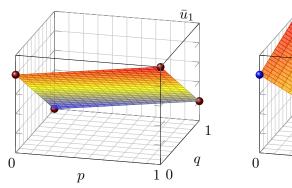
В	schweigen	gestehen
A		
	-1	0
schweigen	-1	-5
	-5	-4
gestehen	0	-4

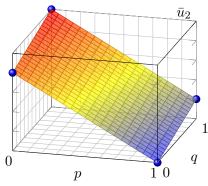
Als Funktion  $u: S_1 \times S_2 \to \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  bedeutet das ausgeschrieben:

$$\begin{array}{llll} (\text{schweigen}, \text{schweigen}) & \mapsto & (-1, -1) \\ (\text{schweigen}, \text{gestehen}) & \mapsto & (-5, & 0) \\ (\text{gestehen}, \text{schweigen}) & \mapsto & (0, -5) \\ (\text{gestehen}, \text{gestehen}) & \mapsto & (-4, -4) \end{array}$$

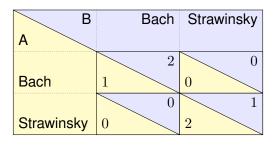
Nash–Gleichgewicht ist hier einzig (gestehen, gestehen).

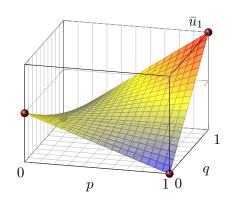
### Beispiel: das Gefangenendilemma

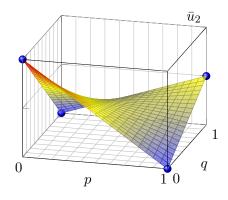




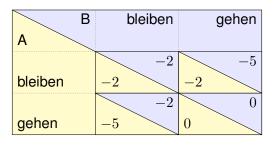
### Beispiel: Bach oder Strawinsky?



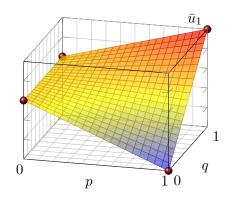


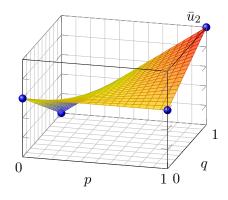


Beispiel: bleiben oder gehen?



### Beispiel: bleiben oder gehen?





Beim Spiel Schere-Stein-Papier ist es nicht sinnvoll, sich auf eine der drei **reinen Strategien** festzulegen. Besser ist, eine zufällig zu wählen:

$$s = \frac{1}{3} \cdot \text{Schere} + \frac{1}{3} \cdot \text{Stein} + \frac{1}{3} \cdot \text{Papier}$$

Wir nennen dies eine gemischte Strategie. Allgemein:

#### Definition C4 (gemischte Strategie)

Sei  $S_i = \{s_0, s_1, \dots, s_\ell\}$  die (endliche) Strategiemenge des Spielers i. Eine **gemischte Strategie** ist eine Wahrscheinlichkeitsverteilung auf  $S_i$ :

$$s = p_0 \cdot s_0 + p_1 \cdot s_1 + \dots + p_\ell \cdot s_\ell$$

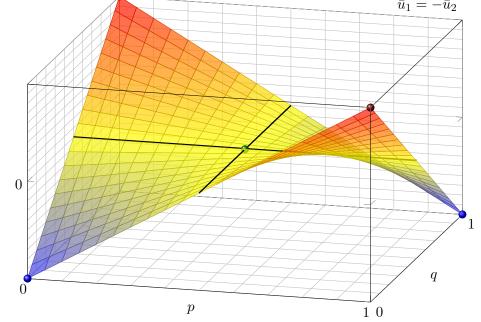
Hierbei gelte  $p_0, p_1, \dots, p_\ell \ge 0$  und  $p_0 + p_1 + \dots + p_\ell = 1$ , wie üblich.

В	Kopf	Zahl
A		
	+1	-1
Kopf	-1	+1
	-1	+1
Zahl	+1	-1

Wie bei *Schere-Stein-Papier* gibt es zunächst kein Nash-Gleichgewicht. Erweiterung: Beide Spieler dürfen nun gemischte Strategien wählen!

Spieler A:  $[0,1] \ni p \mapsto s_p = (1-p) \cdot \mathsf{Kopf} + p \cdot \mathsf{Zahl}$ Spieler B:  $[0,1] \ni q \mapsto s_q = (1-q) \cdot \mathsf{Kopf} + q \cdot \mathsf{Zahl}$ 

## Beispiel: Matching Pennies



### Gleichgewichte und Minimax = Maximin

Lemma D1 (Gleichgewichte und Minimax = Maximin) Sei  $u: S_1 \times S_2 \to \mathbb{R} \times \mathbb{R}$  ein Nullsummenspiel, also  $u_1 + u_2 = 0$ .

(0) Allgemein gilt "Maximin ≤ Minimax", also ausgeschrieben:

$$\max_{x \in S_1} \min_{y \in S_2} u_1(x, y) \le \min_{y \in S_2} \max_{x \in S_1} u_1(x, y)$$

(1) Ist  $(s_1, s_2) \in S_1 \times S_2$  ein Nash-Gleichgewicht, so gilt Gleichheit:

$$u_1(s_1, s_2) = \max_{x \in S_1} \min_{y \in S_2} u_1(x, y) = \min_{y \in S_2} \max_{x \in S_1} u_1(x, y)$$

 $u_1(s_1, s_2) = \max_{x \in S_1} \min_{y \in S_2} u_1(x, y) = \min_{y \in S_2} \max_{x \in S_1} u_1(x, y)$ 

(2) Angenommen, es gilt die Gleichheit "Maximin = Minimax". Wir wählen einen Min-Maximierer  $s_1 \in S_1$  und Max-Minimierer  $s_2 \in S_2$ :

 $v = \max_{x \in S_1} \min_{y \in S_2} u_1(x, y) = \min_{y \in S_2} u_1(s_1, y),$ 

$$v = \min_{y \in S_2} \max_{x \in S_1} u_1(x, y) = \max_{x \in S_1} u_1(x, s_2).$$

Dann ist das Paar  $(s_1, s_2) \in S_1 \times S_2$  ein Nash-Gleichgewicht.

405

Gleichgewichte sind grundlegend. Gibt es sie immer? Ja, oft genug:

Satz D3 (Existenzsatz für Gleichgewichte, John Nash 1950)

Sei  $u: S_1 \times \cdots \times S_n \to \mathbb{R}^n$  ein endliches reelles Spiel, wie oben erklärt, und  $\bar{u}: \bar{S}_1 \times \cdots \times \bar{S}_n \to \mathbb{R}^n$  seine Fortsetzung auf gemischte Strategien. Dann besitzt das Spiel  $\bar{u}$  mindestens ein Nash–Gleichgewicht.

Hieraus folgt der Hauptsatz für Zwei-Personen-Nullsummenspiele:

Korollar D4 (Minimax-Satz, John von Neumann 1928)

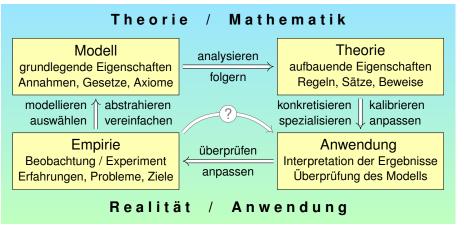
Sei  $u: S_1 \times S_2 \to \mathbb{R}^2$  ein endliches Nullsummenspiel, also  $u_1 + u_2 = 0$ , und  $\bar{u}: \bar{S}_1 \times \bar{S}_2 \to \mathbb{R}^2$  seine Fortsetzung auf gemischte Strategien. Dann besitzt das Spiel  $\bar{u}$  mindestens ein Gleichgewicht, und somit gilt

 $\max\min_{x} \hat{q}_{x}(x, y) = \min\max_{x} \hat{q}_{x}(x, y)$ 

 $\max_{x \in S_1} \min_{y \in S_2} \bar{u}_1(x, y) = \min_{y \in S_2} \max_{x \in S_1} \bar{u}_1(x, y)$ 

Dies nennen wir den **Wert** des Spiels  $\bar{u}$  für Spieler 1.

Alles Leben ist Problemlösen. (Karl Popper)



Es gibt nichts Praktischeres als eine gute Theorie. (Immanuel Kant)