

UNIVERSITÄT AUGSBURG

INSTITUT FÜR MATHEMATIK

Masterarbeit

Insert Title

von:
Lukas GRAF

Betreut von:
Prof. Dr. Tobias HARKS

Inhaltsverzeichnis

1	Morphismen von Spielen	3
	Literatur	4

1 Morphismen von Spielen

Definition 1.1. Ein *Spiel in strategischer Form* Γ ist gegeben durch ein Tupel $(I, X = \prod_{i \in I} X_i, (K_i)_{i \in I}, (u_i : X \rightarrow K_i)_{i \in I})$. Dabei ist:

- I die Menge der Spieler,
- X_i die Menge der (reinen) Strategien von Spieler i ,
- K_i die

Übersetzung von Payoff-Raum evtl. angepasst für Kosten?

von Spieler i und

- u_i die Kostenfunktion von Spieler i

Definition 1.2. Zwei Spiele $\Gamma = (I, X, (K_i)_{i \in I}, (u_i)_{i \in I})$ und $\Gamma' = (I, X', (K'_i)_{i \in I}, (u'_i)_{i \in I})$ heißen *äquivalent*, wenn es für jeden Spieler i eine bijektive Abbildung $\phi_i : X_i \rightarrow X'_i$ gibt, sodass gilt:

$$\forall x \in X : u_i(x) = u'_i(\phi(x))$$

Bemerkung 1.3. Zwei Spiele sind also genau dann äquivalent, wenn sie sich ausschließlich durch Umbenennung der Strategien ineinander überführen lassen. In [MS96] (S. 133) wird dies als Isomorphie von Spielen bezeichnet.

Permutation
von Spielern
erlauben?

Definition 1.4. Zwei Spiele $\Gamma = (I, X, (K_i)_{i \in I}, (u_i)_{i \in I})$ und $\Gamma' = (I, X', (K'_i)_{i \in I}, (u'_i)_{i \in I})$ heißen *isomorph*, falls es bijektive Abbildungen $\phi_i : X_i \rightarrow X'_i$ sowie bijektive und monotone Abbildungen $\psi_i : K_i \rightarrow K'_i$ gibt, sodass alle Diagramme der folgenden Form kommutieren:

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\phi} & X' \\ \downarrow u_i & & \downarrow u'_i \\ K_i & \xrightarrow{\psi_i} & K'_i \end{array}$$

Bemerkung 1.5. Diese Definition ergibt sich aus der abstrakteren Definition für in [Lap99].

...

Definition 1.6. Zwei isomorphe Spiele (im Sinne von definition 1.4) $\Gamma = (I, X, (K_i)_{i \in I}, (u_i)_{i \in I})$ und $\Gamma' = (I, X', (K'_i)_{i \in I}, (u'_i)_{i \in I})$ heißen *sozial isomorph*, wenn zusätzlich die Funktion

$$\sum \psi_i : \prod_{i \in I} K_i \rightarrow \prod_{i \in I} K'_i$$

monoton ist.

Definition 1.7. Ein *Nash-Morphismus* $\gamma : \Gamma \rightarrow \Gamma'$ zwischen zwei Spielen $\Gamma = (I, X, (K_i)_{i \in I}, (u_i)_{i \in I})$ und $\Gamma' = (I, X', (K'_i)_{i \in I}, (u'_i)_{i \in I})$ ist gegeben durch Abbildungen $\phi_i : X_i \rightarrow X'_i$ sodass gilt:

$$\forall x \in X, i \in I, \hat{x}_i \in X_i : u_i(\hat{x}_i, x_{-i}) > u_i(x) \Rightarrow u'_i(\phi(\hat{x}_i, x_{-i})) > u'_i(\phi(x))$$

Das macht
natürlich
nur Sinn,
wenn
auf den
beiden
Produk-
träumen
auch tota-
le (?) Ord-
nungen
existieren

Literatur

- [Jim14] Alfi Jiménez. *Game Theory from the Category Theory Point of View*. 2014.
URL: <https://www.gtcenter.org/Archive/2014/Conf/Jimenez1880.pdf>
(besucht am 15.01.2017).
- [Lap99] Victor Lapitsky. „On some Categories of Games and Corresponding Equilibria“. In: *International Game Theory Review* 1.2 (1999), S. 169–185.
- [MS96] Dov Monderer und Lloyd S. Shapley. „Potential Games“. In: *Games and Economic Behaviour* (1996), S. 124–143.