

Endl. 2-Personen-Spiele können mittels eines (J) Quotiums getroffen werden können, Quotientenwerte:

"Auszahlungsschweas" bestimmen werden:
 $\frac{P_1}{P_2} t_1 \dots t_n$ dabei sind

$$G_1 = S = \{S_1, \dots, S_m\}$$

$$G_2 = T = \{t_1, \dots, t_n\}$$

die Strategiemengen des Spieles P_1 und P_2

$$a_{11} = a(S_1, t_1)$$

$$a_{21} = b(S_1, t_1) \rightarrow P_2$$

$$a_{12} = a(S_1, t_2)$$

$$a_{22} = b(S_1, t_2)$$

Handelt es sich um ein 2-Personen-0-Σ-Spiel \Rightarrow
 $b_{11} = -a_{11} \Rightarrow$ Angabe 1. Werte ist ausreichend zur 2.3 Def.

Für ein endl. 2-Pers.-Nullsummenspiel mit Strategiemengen $S = \{S_1, \dots, S_m\}, T = \{t_1, \dots, t_n\}$ und Auszahlungsfunktion a heißt die (unxt-Matrix A mit Elementen

$$a_{ij} = a(S_i, t_j) \quad \text{für } i=1, \dots, m$$

die Auszahlungsmatrix (oder Gewinn-) des Spiels

Bem. Solche 2-Pers.-0-Σ-Spiele werden deshalb auch Matrixspiele genannt.
Bsp.: Ausz.-Schwata bei Gefangen-Dilemma Ausz.-Matrix bei Schere-Sturm-Papier-Knöbelspiel

Bsp.: n-Personen-Spiele heißen nicht-kooperativ wenn zwischen den Spielern keine bindenden Abmachungen über das Verhalten im Spiel (ein vereinbarten

Kooperativ
Beisp.: Nicht kooperativ: Gefangenendilemma
Kooperativ: Stein-Zeit-Wasser → Tolie

Zeh.: (modifiz.) das Auszahlungsschema für das Gefangen-Dilemma

Version ①

	P_2	
P_1	g	wg
g	(-5 -5)	(-5 -20)
wg	(-20 -5)	(-1 -1)

Version ②

	P_2	
P_1	g	wg
g	(0 -5)	(0 -20)
wg	(-20 -5)	(-1 -1)

\Rightarrow J. Auszahlungspare bei welchen ein Spielerchen von der Strategie sowohl für P_1 wie für P_2 wahlkilig setzt, sofern das jeweils andere Spieler seine Strategie beibehält.

Diese sind i. in ① (-5| -5)
 in ② (-5| -5) und (-1| -1)

Def.: Gleichgewicht - oder Sattelpunkte

2.4 Def.: Geg. bei ein n-Personen-Spiel mit Strategien G_1, \dots, G_n und Elementen sie G_i : sowie Auszahlungsfunktion a_{11}, \dots, a_{nn} . Ein Strategie n-Tupel $(\hat{s}_1, \dots, \hat{s}_n)$ mit $\hat{s}_i \in G_i$ ($1 \leq i \leq n$) heißt Gleichgewicht - oder Sattelpunkt des Spiels, wenn

$$\alpha_i(\hat{s}_1, \dots, \hat{s}_{i-1}, \hat{s}_i, \hat{s}_{i+1}, \dots, \hat{s}_n) \leq \alpha_i(\hat{s}_1^*, \dots, \hat{s}_{i-1}^*, \hat{s}_i^*, \hat{s}_{i+1}, \dots, \hat{s}_n)$$

gilt für alle $s_i \in G_i$ und alle $i = 1, \dots, n$. Die Strategien $\hat{s}_1, \dots, \hat{s}_n$ heißen dann Gleichgewichtsstrategien.