

2.3 Perfekte Gleichgewichte und Nash-Gleichgewichte bei unvollständigen Informationen

Bisher bekannte Notation

- Σ_i Strategiemenge
- $\sigma_i \in \Sigma_i$ reine Strategie
- $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_n) \in \Sigma = \Sigma_1 \times \dots \times \Sigma_n$ Strategieprofil
- $u_i(\sigma)$ Auszahlungsfunktion
- $G = (\Sigma_1, \dots, \Sigma_n; u_1, \dots, u_n; I)$ Spiel in Normalform
- s_i gemischte Strategie

1. Perfekte Gleichgewichte

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	100 0	100 0
	σ_{12}	-10 -10	40 40

$$\Rightarrow \sigma^1 = (\sigma_{11}, \sigma_{12})$$

$$\sigma^{*1} = (\sigma_{12}, \sigma_{22})$$

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	0, 100	0, 100
	σ_{12}	-10, -10	40, 40

für σ^* :

$$s'_1 := (1 - \varepsilon, \varepsilon)$$

$$H_2(s'_1, \sigma_{21}) = (1 - \varepsilon)100 - 10\varepsilon = 100 - 110\varepsilon <$$

$$H_2(s'_1, \sigma_{22}) = (1 - \varepsilon)100 + 40\varepsilon = 100 - 60\varepsilon$$

$$\Rightarrow H_2(s'_1, \sigma_{21}) < H_2(s'_1, \sigma_{22})$$

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	0, 100	0, 100
	σ_{12}	-10, -10	40, 40

für σ^{*} :

$$S_1: s_2' = (\epsilon, (1-\epsilon))$$

$$H_1(\sigma_{12}, s_2') = (1-\epsilon)40 - 10\epsilon = 40 - 50\epsilon >$$

$$H_1(\sigma_{11}, s_2') = 0 \quad \Rightarrow H_1(\sigma_{12}, s_2') > H_1(\sigma_{11}, s_2')$$

$$S_2: s_1' = (\epsilon, (1-\epsilon))$$

$$H_2(s_1', \sigma_{22}) = 100\epsilon + (1-\epsilon)40 = 40 + 60\epsilon >$$

$$H_2(s_1', \sigma_{21}) = 100\epsilon + (1-\epsilon)(-10) = -10 + 110\epsilon$$

- **perturbiertes Spiel**: Normalspiel, in dem jede reine Strategie mit positiver Wahrscheinlichkeit (Minimumswahrscheinlichkeit) gewählt werden muss

- Def 2.22: **Minimumswahrscheinlichkeitsfunktion**

$$\eta: \cup_i \Sigma_i \rightarrow [0; 1) \quad , \text{ wobei } \forall i \text{ gilt:}$$

1. $\forall \sigma_i \in \Sigma_i: \eta(\sigma_i) > 0$
2. $\sum_{\sigma_i \in \Sigma_i} \eta(\sigma_i) < 1$

- **perturbierte Strategiemengen**

$$S_i(\eta) := \{ s_i \in \Sigma_i \mid s_i = (p_{i1}, \dots, p_{im_i}) , \forall j_i: p_{ij_i} \geq \eta(\sigma_{ij_i}) \}$$

• Def 2.23 **perturbiertes Spiel** $G(\eta)$

$$G(\eta) = (s_1(\eta), \dots, s_n(\eta); H_1, \dots, H_n; I)$$

→ $s_j(\eta)$ perturbierte Strategiemenge

• Def 2.24:

In einem Normalformspiel G ist ein Strategietupel s^* ein **perfektes Gleichgewicht** von G wenn Folge $\{(s^t, \eta^t)\}_t$ existiert mit:

• $\eta^t \downarrow 0 \quad (t \rightarrow \infty)$

• $s^t \rightarrow s^* \quad (t \rightarrow \infty)$

• $\forall t: s^t$ ist ein Nash-Gleichgewicht von $G(\eta^t)$

Lemma

- Jedes perturbierte Spiel hat ein **Nash-Gleichgewicht**, jedes perturbierte Spiel hat ein **perfektes Gleichgewicht**

- s^* ist NGG \Leftrightarrow

$$H_i(s_{-i}^*, \sigma_{ij}) < H_i(s_{-i}^*, \sigma_{ik}) \Rightarrow r_{ij}^* = \eta(\sigma_{ij})$$

- Jedes perfekte Gleichgewicht ist ein Nash-Gleichgewicht, nicht jedes Nash-Gleichgewicht ist ein perfektes Gleichgewicht

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	0, 100	0, 100
	σ_{12}	-10, -10	40, 40

σ^{*t} : Wir betrachten Folge von **trembling Functions** $\eta^t(\cdot) \equiv \frac{1}{t}$ (für $t \rightarrow \infty$) und Folge von **Nash-Gleichgewichten** s^t in $G(\eta^t)$ mit:

$$s_1^t = \left(\frac{1}{t}, \left(1 - \frac{1}{t}\right) \right)$$

$$s_2^t = \left(\frac{1}{t}, \left(1 - \frac{1}{t}\right) \right)$$

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	0, 100	0, 100
	σ_{12}	-10, -10	40, 40

es gilt $s^t \rightarrow \sigma^{**}$ (offensichtlich)

z.z. $s^t = (s_1^t, s_2^t)$ ist NKG für hinreichend hohes t .

Es gilt $H_1(\sigma_{12}, s_2^t) > H_1(\sigma_{11}, s_2^t)$ und $H_2(s_1^t, \sigma_{22}) > H_2(s_1^t, \sigma_{21})$
für hinreichend großes t

$\rightarrow s^t$ NKG für t „groß genug“ in $G(\eta^t)$

2. Gemischte Strategien und unvollständige Informationen

Matching Pennies

Spieler 2

		σ_{21}		σ_{22}	
		Kopf	Zahl	Kopf	Zahl
Spieler 1	σ_{11}	Kopf	-1	Zahl	+1
	σ_{12}	Kopf	+1	Zahl	-1

$$s_1^* = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2} \right)$$

$$S1: H_1(K, s_2^*) = H_1(Z, s_2^*)$$

$$s_2^* = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2} \right)$$

Formale Beschreibung:

$$\bullet G = (\Sigma_1, \dots, \Sigma_n; H_1, \dots, H_n; I)$$

$\bullet m := |\Sigma| < \infty$ m : Anzahl aller reinen Strategie-Kombinationen in G

→ endlich viele Strategiekombinationen

$$(\sigma^1, \dots, \sigma^m \in \Sigma)$$

$$\bullet A_G = \left[\begin{array}{c} H_1(\sigma^1) \\ \vdots \\ H_n(\sigma^1) \end{array} \right] \dots \left[\begin{array}{c} H_1(\sigma^m) \\ \vdots \\ H_n(\sigma^m) \end{array} \right] \in \mathbb{R}^{n \times m}$$

beschreibt alle Auszahlungsmöglichkeiten eines Spielers i (H_i) in G , abhängig von der jeweiligen Strategiekombination σ^j .

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	2, 0	0, 0
	σ_{12}	0, 0	2, 5

$$\sigma^1 = (\sigma_{11}, \sigma_{21})$$

$$\sigma^2 = (\sigma_{11}, \sigma_{22})$$

$$\sigma^3 = (\sigma_{12}, \sigma_{21})$$

$$\sigma^4 = (\sigma_{12}, \sigma_{22})$$

$$AG = \left(\begin{pmatrix} 2 \\ 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2,5 \\ 2,5 \end{pmatrix} \right)$$

- jeder Spieler hat soq. wahre Auszahlungsfunktion
- Auszahlungsfunktionen anderer Spieler durch Störterm überlagert

$$x_i : (\Omega, \mathcal{F}, P) \rightarrow \mathbb{R}^m \quad (i=1, \dots, n)$$

→ x_i^j stochastische Störung von i wenn $\sigma_j \in \Sigma$ gewählt wird

- unvollständige Information in G wird durch den Vektor von **Wahrscheinlichkeitsverteilungen**

$$\mu = (\mu_1, \dots, \mu_n) \quad \text{repräsentiert,}$$

wobei μ_i die unvollständige Information von $j \neq i$ über H_i repräsentiert

Diskrete Störung

Spieler 2

		σ_{21}	σ_{22}
	σ_{11}	2	0
Spieler 1		2	0
	σ_{12}	0	2,5
		0	2,5

M_1, M_2 wie folgend definiert

$$M_1 \dots \begin{cases} (0, 0, 0, 0) \dots \text{m. W. } \frac{2}{2} \\ (0, 3, 0, 0) \dots \text{m. W. } \frac{1}{2} \end{cases}$$

$$M_2 \dots (0, 0, 0, 0) \dots \text{m. W. } 1$$

\Rightarrow Auszahlungen von S2 allgemein bekannt

\Rightarrow S2 unvollständig über Auszahlung von S1 informiert

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	2, 0	0, 2
	σ_{12}	0, 2	2, 0

⇒ reines Koordinationsspiel

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	2, 0	3, 0
	σ_{12}	0, 2	2, 0

⇒ Spiel mit dominanter Strategie

- perturbierte Auszahlung von i mit:

$$H_i^{\varepsilon}(\sigma, x_i(\sigma)) = H_i(\sigma) + x_i(\sigma)$$

- b) **Stetige Störung**: μ_i sind Gleichverteilungen auf $[-\varepsilon, +\varepsilon]$ ($\varepsilon > 0$)

$$\text{mit } H_i^{\varepsilon}(\sigma, x_i(\sigma)) = H_i(\sigma) + x_i(\sigma)$$

- Die **erwartete Strategie** s_i^{ε} ist:

$$s_i^{\varepsilon} = \int_{\mathbb{R}^m} \tilde{s}_i(x_i) d\mu_i$$

Bayes-Nash-Gleichgewicht

- Normalformspiel $G = (S_1, \dots, S_n; H_1, \dots, H_n; I)$

mit unvollständigen Informationen

$$G_I = (\tilde{S}_1, \dots, \tilde{S}_n; H_1^I, \dots, H_n^I; \mu; I)$$

- $\tilde{S}^*(\cdot)$ Nash-Gleichgewicht, wenn kein Spieler für irgendeine Realisierung x_i von X_i profitabel von $\tilde{S}_i^*(x_i)$ abweichen kann. (Bayes-Nash-Gleichgewicht)
- n -Tupel von $\tilde{S}^*(\cdot)$ ist Bayes-Nash-Gleichgewicht wenn $\forall i, \forall$ Realisierungen von x_i :

$$s_i \in S_i \Rightarrow H_i^I(s_{-i}^*, \tilde{S}_i^*(x_i), x_i) \geq H_i^I(s_{-i}^*, s_i, x_i)$$

- Jedes Normalformspiel hat mindestens ein Bayes-Nash-Gleichgewicht \tilde{S}^*

Spieler 2

		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	2	ϵ_2
	σ_{12}	2	4
		ϵ_1	

ϵ_i : gleichverteilt in $[0, \epsilon]$ ($\epsilon > 0$), $\epsilon < 2$

geht die maximale Störung ϵ gegen 0:

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	2	0
	σ_{12}	2	4

$$S^* = (0, 1, 0, 1), (0, 1, 0, 1) \quad (\text{gemischtes NKG})$$

$$\sigma^* = (\sigma_{11}, \sigma_{21})$$

$$\sigma^{**} = (\sigma_{21}, \sigma_{22})$$

Bayes - NASH - Gleichgewicht

		Spieler 2	
		σ_{21}	σ_{22}
Spieler 1	σ_{11}	2	ϵ_2
	σ_{12}	2	4
	ϵ_1	4	

$$S_1: \quad \epsilon_1 > 0 \quad S_2^c = (q, (1-q))$$

$$\tilde{S}_1(\epsilon_1) = \begin{cases} \sigma_{11} & \dots & \epsilon_1 < 4 - 2q \\ \sigma_{12} & \dots & \epsilon_1 > 4 - 2q \end{cases}$$

$$S_2: \quad \epsilon_2 > 0 \quad S_1^c = (p, (1-p))$$

$$\Rightarrow S^* = ((0,5, 0,5), (0,5, 0,5))$$

$$\tilde{S}_2(\epsilon_2) = \begin{cases} \sigma_{21} & \dots & \epsilon_2 < 4 - \frac{1}{2}\epsilon_1 \\ \sigma_{22} & \dots & \epsilon_2 > 4 - \frac{1}{2}\epsilon_1 \end{cases}$$