

<u>ND – RA-Modell</u> # 1	<u>ND – RA-Modell</u> # 2	<u>ND – RA-Modell</u> # 3	<u>ND – RA-Modell</u> # 4
Was ist das Relative-Agreement-Modell?	Was ist das Relative-Agreement-Modell mit Extremisten?	Wie sieht das zentrale Clustering aus?	Wie sieht die Bipolarisierung aus?
<u>ND – RA-Modell</u> # 5	<u>ND – RA-Modell</u> # 6	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 7	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 8
Wie sieht die einfache Polarisierung aus?	Warum gilt $h_{ij} \leq h'_{ij}$ wenn h'_{ij} die Überlappung nach einer Interaktion zwischen i und j ist?	Was sind Netzwerkdaten?	Was ist der Unterschied zwischen dyadischer und Netzwerkanalyse?
<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 9	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 10	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 11	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 12
Welche zeitabhängigen Datenformen gibt es?	Was ist die Netzwerkdarstellung?	Was ist ein Netzwerk?	Was ist ein Interaktionsbereich?
<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 13	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 14	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 15	<u>ND – Netzwerke aus Daten</u> # 16
Wie kann ein Netzwerk repräsentiert werden?	Was ist der Zugehörigkeitsbereich?	Was ist ein Two-Mode Netzwerk?	Was ist eine One-Mode-Projektion?

<div># 4</div> <div>Antwort</div> <div> </div>	<div># 3</div> <div>Antwort</div> <div> </div>	<div># 2</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> positive und negative Extremisten zentrales Clustering Bipolarisierung einfache Polarisierung </div>	<div># 1</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> n Agenten Meinung und Unsicherheit (gerichteter) Kommunikationskanal Kommunikation über (i, j) Aktualisierungsregel: <ul style="list-style-type: none"> je mehr Überzeugung und Zustimmung, desto höher der Einfluss konvexe Kombination mit $x_j \xrightarrow{\mathcal{O}} x_i$ </div>
<div># 8</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> dyadisch: unabhängige Dyaden Netzwerk: abhängige Dyaden </div>	<div># 7</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Daten referenzieren auf Einheiten gemeinsames Attribut für alle Elemente (numerisch) Einheiten sind Dyaden </div>	<div># 6</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> ergibt sich aus der Aktualisierungsregel diese ist eine konvexe Kombination der Überzeugungen und Abweichungen </div>	<div># 5</div> <div>Antwort</div> <div> </div>
<div># 12</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> symmetrische Relation $I \subseteq A \times A$ im Netzwerk (Darstellung als Graph) die Kanten </div>	<div># 11</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Attribute auf Interaktionsbereich (Kanten, Netzwerkattribute) Attribute auf Elementen (kann eine leere Menge sein, Verhaltensattribute) </div>	<div># 10</div> <div>Antwort</div> <div> <p>„wie“ das Netzwerk dargestellt wird</p> </div>	<div># 9</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Panel-Daten: alle Elemente zu mindestens zwei Zeitpunkten Zeitreihendaten: ein Element zur gesamten Zeit (Veränderung) Querschnittsdaten: alle Elemente zu einem Zeitpunkt Ereignisdaten: ein Element mit einem Attributwert zu einem Zeitpunkt häufig: Umwandlung von Ereignisdaten in Panel-Daten </div>
<div># 16</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> $I_1 = A \times A$ und $I_2 = S \times S$ $X = \mathbb{R}^{ A \cdot S }$ XX^T und $X^T X$ sind one-mode-Projektionen Projektion von $A \times S$ auf $A \times A$ oder $S \times S$ Kanten geben an, ob zwei Agenten in einem Two-Mode-Netzwerk eine Kante zum selben Knoten haben </div>	<div># 15</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> bipartiter Graph mit (möglicherweise) unterschiedlichen Grundmengen Attribute auf Zugehörigkeitsbereich Attribute auf A und A (können auch leere Mengen sein) </div>	<div># 14</div> <div>Antwort</div> <div> <p>Eine Relation $A \times S$ mit disjunkten Mengen A und S</p> </div>	<div># 13</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Graph Matrix Relation </div>

Was sind Zeitabhängige
Netzwerke?

Welche zeitabhängige
Netzwerke betrachten wir?

Welches dynamische
Verhalten haben
Netzwerke?

Wie hängen „Prozess“,
„Trajektorie“, „Dynamik“
und „iterierte Abbildung“
zusammen?

Was ist eine Dynamik?

Was ist ein Prozess?

Was ist eine Trajektorie?

Was ist der Unterschied
zwischen einer Dynamik
und einer iterierten
Abbildung?

Was ist eine iterative
Netzwerkabbildung?

Was ist ein Orbit?

Warum sind Orbits
entweder disjunkt oder ab
einem bestimmten
Zeitpunkt gleich?

Was ist ein Fixpunkt?

Wann ist ein Zustand in
einem Orbit periodisch?

Wann ist ein Zustand eines
Orbits transient?

Was ist ein Attraktor?

Was ist ein „Basin of
attraction“?

<div># 20</div> <div>Antwort</div> <div> </div>	<div># 19</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Einzelnetzwerkattribut, $x : I \rightarrow R$ • unendliche Sequenz $(x_t)_{t \in \mathbb{N}}$ (identische Kopien von x) • alle möglichen R-Sequenzen sind ein Prozess • einzelne Sequenz ist Trajektorie • dynamisches F ist ein Mechanismus zum Auswählen einer Trajektorie (iterative Abbildung) </div>	<div># 18</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • zeit-diskrete • Zeitschritte sind diskret (\mathbb{N}) </div>	<div># 17</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Attribute auf I und Zugehörigkeitsbereichen • Veränderung der Attribute im Laufe der Zeit </div>
<div># 24</div> <div>Antwort</div> <div>eine iterierte Abbildung ist eine Dynamik ohne Gedächtnis</div>	<div># 23</div> <div>Antwort</div> <div>eine spezifische Sequenz</div>	<div># 22</div> <div>Antwort</div> <div>Menge aller möglichen Sequenzen</div>	<div># 21</div> <div>Antwort</div> <div>Mechanismus zum Wählen einer Trajektorie</div>
<div># 28</div> <div>Antwort</div> <div>$F(x) = x$</div>	<div># 27</div> <div>Antwort</div> <div>ergibt sich aus der Eindeutigkeit von F</div>	<div># 26</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • grundsätzliches Konzept von iterierten Abbildungen • totale Abbildung $F : J \rightarrow J$ • Sequenz $(z_0, F(z_0), \dots, F^k(z_0), \dots)$ • Orbits sind disjunkt oder ab bestimmtem Zeitpunkt gleich • Orbits werden im Phasenraum zusammengefasst </div>	<div># 25</div> <div>Antwort</div> <div>$F : (I \rightarrow R) \rightarrow (I \rightarrow R), x \mapsto F(x)$</div>
<div># 32</div> <div>Antwort</div> <div>Attraktor mit inzidenten Bäumen</div>	<div># 31</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Teilmenge des Orbits • beinhaltet die Periode • für zwei Zustände sind die Attraktoren entweder gleich oder disjunkt </div>	<div># 30</div> <div>Antwort</div> <div>wenn der Zustand nicht periodisch ist</div>	<div># 29</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • es gibt ein $k \in \mathbb{N}_+$ mit $F^k(x) = x$ • kleinstes $k_0 \neq 0$ mit dieser Eigenschaft ist die periodische Ordnung von x </div>

<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 33</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 34</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 35</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 36</u>
Was ist ein Zustandsgraph?	Was sind stochastisch iterierte Netzwerkabbildungen?	Welche Zufallsquellen gibt es in Dynamiken?	Was ist ein Markovkette?
<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 37</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 38</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 39</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 40</u>
Wann ist eine Markovkette zeithomogen?	Wie ist die Verteilung einer Markovkette?	Wann ist eine Verteilung einer Markovkette stationär?	Wann ist ein Zustand absorbierend?
<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 41</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 42</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 43</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 44</u>
Wann ist ein Zustand transient?	Wann ist ein Zustand wiederkehrend?	Wann ist eine Markovkette nicht reduzierbar?	Was ist die Periode einer Markovkette?
<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 45</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 46</u>	<u>ND – Iterative Netzwerkabb. # 47</u>	<u>ND – Netzwerkform./Spieltheorie # 48</u>
Wann ist eine Markovkette aperiodisch?	Was sind die Eigenschaften einer ergodischen Markovkette?	Was ist der Grenzwert der Verteilung einer Markovkette?	Aus was besteht ein Spiel mit Nutzen?

# 36	Antwort	# 35	Antwort	# 34	Antwort	# 33	Antwort
<ul style="list-style-type: none"> • endliche Folge von Zufallsvariablen, $X_t : \Omega \rightarrow J$ • Überführungsmatrix: $p_{ij} = \mathbb{P}[X_{t+1} = j X_t = i]$ 		<ul style="list-style-type: none"> • Fehlen von Informationen auf Parametern oder Attributwerten • Simulationsverwendung 		<ul style="list-style-type: none"> • iterierte Zufallsabbildungen • $F = \{f_\omega \omega \in \Omega\}, f_\omega : J \rightarrow J$ • Ω ist Wahrscheinlichkeitsraum • μ ist die Wahrscheinlichkeitsverteilung auf Ω • für $x \in J$ wird ω gemäß μ gewählt und zu $f_\omega(x)$ gegangen • Sequenz der Zufallsvariablen: $X_n = f_{\omega_n}(X_{n-1})$ 		<ul style="list-style-type: none"> • Assoziation von der Abbildung $F : J \rightarrow J$ zu gerichtetem Graphen • Kantenmenge $E = \{(x, F(x)) x \in J\}$ • eindeutig zerlegbar in <ul style="list-style-type: none"> – disjunkte Kreise (Attraktoren) – disjunkte Bäume (inzident zu genau einem Kreis, transiente Zustände) 	
# 40	Antwort	# 39	Antwort	# 38	Antwort	# 37	Antwort
$p_{ij} = 0$ für alle $j \neq i$		$\pi \cdot P = \pi$		<ul style="list-style-type: none"> • $q^{(t)} = (q_1^{(t)}, \dots, q_n^{(t)})$ • $q_i^{(t)} = \mathbb{P}[X_t = i]$ • $q^{(0)}$ ist die Initialverteilung • $q^{(t)} = q^{(0)} \cdot P^t$ 		<ul style="list-style-type: none"> • wenn die Zeit keine Rolle spielt • $\mathbb{P}[X_{t+1} = j X_t = i, X_{t-1} = z_{t-1}, \dots, X_0 = z_0] = p_{ij}$ 	
# 44	Antwort	# 43	Antwort	# 42	Antwort	# 41	Antwort
$d(i) = \text{ggT}\{t > 0 (P^t)_{ii} > 0\}$		es gibt ein $t > 0$ sodass $(P^t)_{ij} > 0$		$\mathbb{P}[\exists t > 0 : X_t = i x_0 = i] = 1$		$\mathbb{P}[\exists t > 0 : X_t = i x_0 = i] < 1$	
# 48	Antwort	# 47	Antwort	# 46	Antwort	# 45	Antwort
<ul style="list-style-type: none"> • Tupel $(A, (S_1, \dots, S_n), (u_1, \dots, u_n))$ • Menge von Agenten (A) • Menge von Strategien für jeden Agenten (S) • Menge von Nutzenfunktionen (u) • Vektornutzenfunktion $u : S \rightarrow \mathbb{R}^n$ 		<ul style="list-style-type: none"> • stationäre Verteilung π • unabhängig von $q^{(0)}$ 		<ul style="list-style-type: none"> • nicht reduzierbar • aperiodisch 		<ul style="list-style-type: none"> • $d(i) = 1$ Zustand i ist aperiodisch • $d(i) = 1$ für alle i, dann ist die Kette aperiodisch 	

Was ist ein einmaliges
nicht-kooperatives Spiel?

Was ist ein
Nashgleichgewicht?

Was ist die beste Antwort
für einen einzelnen
Agenten?

Was ist die beste Antwort
für alle Agenten?

Wie ist das
Nashgleichgewicht für die
beste Antwort definiert?

Was ist das
„connections“-Modell?

Wann ist der Graph zu
einem connections-Modell
stabil?

Was ist das dynamische
Netzwerkformierungsmodell?

Was sind strukturelle
Löcher?

Wie sieht das Modell von
strukturellen Löchern aus?

Wie identifiziert man
Gleichgewichtsgraphen?

Was ist ein ordinales
Potentialspiel?

Warum hat jedes endliche
ordinale Potentialspiel ein
Nashgleichgewicht?

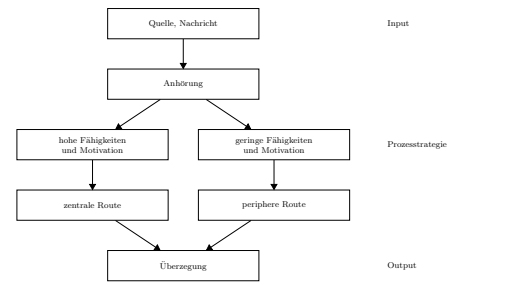
Was ist ein Potentialspiel?

Warum reicht es nur Pfade
der Länge 4 zu betrachten?

Wie sieht die
Orbit-basierende
Charakterisierung von
Potentialspielen aus?

<div># 52</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> $\beta : S \rightarrow \times_{i=1}^n \mathcal{P}(S_i)$ $\beta(s) = \beta_1(s_{-1}) \times \cdots \times \beta_n(s_{-n})$ </div>	<div># 51</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Funktion $\beta_i : S_{-i} \rightarrow \mathcal{P}(S_i)$ $\beta_i(s_{-i}) = \{s_i \in S_i \mid u_i(s_i, s_{-i}) = \max_{s'_i \in S_i} (u_i(s'_i, s_{-i}))\}$ </div>	<div># 50</div> <div>Antwort</div> <div> <p>für alle $s_i \in S_i$ und alle Agenten gilt: s^* ist ein NG $\Leftrightarrow u_i(s_i^*, s_{-i}) \geq u_i(s_i, s_{-i})$</p> </div>	<div># 49</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Agenten wählen unabhängig von einander und ohne Wissen von den Entscheidungen der anderen, ihre Strategie Ergebnis ist das Strategieprofil s Auswertung von s für jeden Agenten mittels der Nutzenfunktion u_i </div>
<div># 56</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Ausgangssituation: G ist leer diskrete Zeitschritte (T), Sequenz von Graphen $(G_t)_{t \in T}$ Agenten sind myopisch; treffen Entscheidungen als bessere Antwort, wenn möglich; keine Beachtung von möglichen weiterführenden Nachteilen gleichmäßiges und zufälliges Wählen einer Dyade zu jedem Zeitpunkt <ul style="list-style-type: none"> Dyade ist Kante im Graph: beide Teilnehmer können unabhängig von einander die Verbindung kappen Dyade ist keine Kante im Graphen: beide Teilnehmer müssen der Verbindung zustimmen; beide können beliebig viele andere Verbindungen kappen </div>	<div># 55</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Nutzenfunktion von G ist größer oder gleich der Nutzenfunktion von G ohne die Kante (i, j), für alle $i \in A$ und alle $(i, j) \in E$ ist die Nutzenfunktion von G plus der Kante (i, j) abzüglich beliebig vieler Kanten ausgehend von i oder j größer als die Nutzenfunktion von G, dann ist bewirkt die obige Veränderung einen Nachteil für j </div>	<div># 54</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> statisches Formierungsmodell Menge von Agenten mit Interaktionsbereich (alle Kanten ohne Schleifen) $x : I \rightarrow \{0, 1\}$ $G = G(x)$ ist der Graph des Netzwerkes Auszahlung für jeden Agenten ist $\delta^{d(i,j)}$ für jede Verbindung, wobei der Wert 0 ist falls der Abstand unendlich ist Kosten $c > 0$ für die Aufrechterhaltung von direkten Verbindungen Nutzenfunktion $u_i(G) = \sum_{i \neq j} \delta^{d(i,j)} - \sum_{(i,j) \in E(G)} c$ </div>	<div># 53</div> <div>Antwort</div> <div> <p>s^* ist NG $\Leftrightarrow s^* \in \beta(s^*)$</p> </div>
<div># 60</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> es gibt eine ordinale Potentialfunktion Nutzenfunktionsdifferenz hat das gleiche Vorzeichen wie Potentialfunktionsdifferenz s^* ist ein NG $\Leftrightarrow P(s^*) \geq P(s_i, s_{-i}^*)$ alle ordinalen Potenzialspele haben ein Nashgleichgewicht </div>	<div># 59</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Unterklassen von Gleichgewichtsgraphen sind multipartite Graphen, wobei von allen Knoten aus V_i eine Kante zu allen Knoten V_j existiert, falls $j < i$ n ist die Anzahl der Agenten, k die Anzahl der Parteien Veränderung des Nutzens, durch Löschen aller Kanten von v ist $B(n, k) = k(\alpha_0 - 1) + \binom{k}{2} \cdot \beta(n - k)$ $B(n, k) \geq 0 \Rightarrow$ Knoten behält alle Kanten $B(n, k) < 0 \Rightarrow$ Knoten löscht alle Kanten zu der anderen Menge für alle n gibt es ein k, sodass $G_{n,k}$ ein Nashgleichgewicht ist </div>	<div># 58</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> strategisches Spiel Menge von Agenten, Strategien (Nachbarn) Nutzenfunktion $u_i(s_1, \dots, s_n) = \alpha_0 (\ s_i\ + \ \{j \mid (j, i) \in S_j\}\) + \sum_{(i,j), (i,k) \in S_i, j \neq k} \beta(r_{j,k}) - \sum_{(i,j) \in S_i} c_{i,j}$ $r_{j,k}$ ist die Anzahl von Länge-2-Pfaden, wobei der Wert 0 ist, falls es eine Verbindung (in beliebiger Richtung) zwischen j und k gibt β ist eine fallende, nicht-negative Funktion, die den Vorteil angibt, den ein Agent hat, der in der Mitte von r Länge-2-Pfaden liegt </div>	<div># 57</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Verbindungen begründen Vorteile und Kosten redundanten Verbindungen haben weniger Vorteile mit gleichen Kosten strukturelle Löcher sind Regionen in sozialen Netzwerken, wo das Bilden von Verbindungen fehlgeschlagen ist </div>
<div># 64</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> Spiel mit Nutzen $(s^t)_{t \in T}$ (endliche) Sequenz von Strategieprofilen $(s^t)_{t \in T}$ ist ein Verbesserungspfad, wenn es für jedes t ohne 0 ein $i \in A$ gibt, sodass i im Schritt von t seiner Strategie abweicht ist jeder Verbesserungspfad endlich, dann hat das Spiel die „endliche Verbesserungseigenschaft“ (FIP) </div>	<div># 63</div> <div>Antwort</div> <div> <p>es ist möglich längere Kreise in mehrere Kreise der Länge 4 zu zerlegen; das Ergebnis ist dasselbe</p> </div>	<div># 62</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> es gibt eine Potentialfunktion Nutzenfunktionsdifferenz ist gleich der Potentialfunktionsdifferenz $I(\Gamma, p) = \sum_{k=1}^n (u_{i_k}(s^k) - u_{i_k}(s^{k-1}))$ Γ ist ein Potentialspiel, falls $I(\Gamma, p) = 0$ für alle endlichen, geschlossenen Pfade / endlichen einfachen geschlossenen Pfade / endlichen einfachen geschlossenen Pfade der Länge 4 </div>	<div># 61</div> <div>Antwort</div> <div> <p>es gibt ein Maximum der ordinalen Potentialfunktion</p> </div>

<u>ND – Verstopfung/Potentialspiele # 65</u>	<u>ND – Verstopfung/Potentialspiele # 66</u>	<u>ND – Verstopfung/Potentialspiele # 67</u>	<u>ND – Meinungsformierung # 68</u>
Wann ist ein Spiel endlich und nicht-entartet?	Was ist das „congestion“-Modell?	Was sind „congestion“-Spiele?	Wie entsteht eine Meinungsformierung?
<u>ND – Konsens # 69</u>	<u>ND – Konsens # 70</u>	<u>ND – Konsens # 71</u>	<u>ND – Friedkin-Johnson # 72</u>
Wie wird ein Konsens erreicht?	Welche Bedingungen gibt es an die Funktion $P : R^A \rightarrow R^A$ für Konvergenz?	Was ist ein hinreichendes Kriterium zum Erreichen eines Konsens?	Was ist das Friedkin-Johnson-Modell?

<div> <div># 68</div> <div>Antwort</div> <div>  </div> </div> <td data-bbox="537 15 1097 383"> <div> <div># 67</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • $u_i(s) = \sum_{f \in s_i} \omega_f(\sigma(s))$ • $\sigma_f(s) = \ \{i \in A f \in s_i\}\$ • jedes congestion-Spiel ist ein Potentialspiel • jedes Potentialspiel ist isomorph zu einem congestion-Spiel <ul style="list-style-type: none"> • Rosenthal-Potential: $P(s) = \sum_{f \in \bigcup_{i \in A} s_i} \sum_{k=1}^{\sigma_f(s)} \omega_f(k)$ </div> </div> </td> <td data-bbox="1097 15 1657 383"> <div> <div># 66</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Menge von Agenten und <i>facilities</i> • Strategiemengen $S_i = \mathcal{P}(F)$ • Kostenfunktion für jede <i>facility</i> f: $\omega_f : \{1, \dots, n\} \rightarrow \mathbb{R}$ für alle Agenten gleich • $\omega_f(k)$ sind die Kosten, falls k Agenten die <i>facility</i> f benutzen </div> </div> <td data-bbox="1657 15 2217 383"> <div> <div># 65</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • nicht-entartet: es gibt kein i mit $u_i(s_i, s_{-i}) = u_i(s'_i, s_{-i})$ • ist erfüllt, falls das Spiel die FIP hat und ein ordinales Potentialspiel ist </div> </div> </td></td>	<div> <div># 67</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • $u_i(s) = \sum_{f \in s_i} \omega_f(\sigma(s))$ • $\sigma_f(s) = \ \{i \in A f \in s_i\}\$ • jedes congestion-Spiel ist ein Potentialspiel • jedes Potentialspiel ist isomorph zu einem congestion-Spiel <ul style="list-style-type: none"> • Rosenthal-Potential: $P(s) = \sum_{f \in \bigcup_{i \in A} s_i} \sum_{k=1}^{\sigma_f(s)} \omega_f(k)$ </div> </div>	<div> <div># 66</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Menge von Agenten und <i>facilities</i> • Strategiemengen $S_i = \mathcal{P}(F)$ • Kostenfunktion für jede <i>facility</i> f: $\omega_f : \{1, \dots, n\} \rightarrow \mathbb{R}$ für alle Agenten gleich • $\omega_f(k)$ sind die Kosten, falls k Agenten die <i>facility</i> f benutzen </div> </div> <td data-bbox="1657 15 2217 383"> <div> <div># 65</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • nicht-entartet: es gibt kein i mit $u_i(s_i, s_{-i}) = u_i(s'_i, s_{-i})$ • ist erfüllt, falls das Spiel die FIP hat und ein ordinales Potentialspiel ist </div> </div> </td>	<div> <div># 65</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • nicht-entartet: es gibt kein i mit $u_i(s_i, s_{-i}) = u_i(s'_i, s_{-i})$ • ist erfüllt, falls das Spiel die FIP hat und ein ordinales Potentialspiel ist </div> </div>
<div> <div># 72</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Informationen kommen auch von außen • lineare (konvexe) Kombination von exo- und endogenen Informationen • Homogenität der Werte wird angenommen zur Vereinfachung des Modells </div> </div> <td data-bbox="537 383 1097 794"> <div> <div># 71</div> <div>Antwort</div> <div> <p>es gibt ein $m \in \mathbb{N}_+$ sodass jedes Element in mindestens einer Spalte einen Wert größer 0 stehen hat</p> </div> </div> </td> <td data-bbox="1097 383 1657 794"> <div> <div># 70</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Werte in der Matrix entsprechen w_{ij} • P ist eine Markovkette • p_{ij} ist die Wahrscheinlichkeit, dass i die Meinung von j übernimmt </div> </div> <td data-bbox="1657 383 2217 794"> <div> <div># 69</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • es soll gelten $o_1 = \dots = o_n$ • Meinungspools: iterierte Abb. $P : R^A \rightarrow R^A$ • $P(o)$ ist das aktualisierte Meinungsprofil • linearer Meinungspool: $o_i^{(k+1)} = \sum_{j=1}^n w_{ij} \cdot o_j^{(k)}$ • Meinungspools sind stochastisch • die Iterierung von P ergibt den Orbit auf $o^{(0)}$ • $o^{(k)} = P^k \cdot o^{(0)}$ • o^* ist ein Konsens \Leftrightarrow für alle $i \in A$ ten gilt $\lim_{k \rightarrow \infty} o_i^{(k)} = o^*$ • Konsens existiert, wenn es einen Vektor $\pi = (\pi_1, \dots)$ mit $\lim_{k \rightarrow \infty} p_{ij}^{(k)} = \pi_j$ für alle $i \in A$ gibt </div> </div> </td></td>	<div> <div># 71</div> <div>Antwort</div> <div> <p>es gibt ein $m \in \mathbb{N}_+$ sodass jedes Element in mindestens einer Spalte einen Wert größer 0 stehen hat</p> </div> </div>	<div> <div># 70</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • Werte in der Matrix entsprechen w_{ij} • P ist eine Markovkette • p_{ij} ist die Wahrscheinlichkeit, dass i die Meinung von j übernimmt </div> </div> <td data-bbox="1657 383 2217 794"> <div> <div># 69</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • es soll gelten $o_1 = \dots = o_n$ • Meinungspools: iterierte Abb. $P : R^A \rightarrow R^A$ • $P(o)$ ist das aktualisierte Meinungsprofil • linearer Meinungspool: $o_i^{(k+1)} = \sum_{j=1}^n w_{ij} \cdot o_j^{(k)}$ • Meinungspools sind stochastisch • die Iterierung von P ergibt den Orbit auf $o^{(0)}$ • $o^{(k)} = P^k \cdot o^{(0)}$ • o^* ist ein Konsens \Leftrightarrow für alle $i \in A$ ten gilt $\lim_{k \rightarrow \infty} o_i^{(k)} = o^*$ • Konsens existiert, wenn es einen Vektor $\pi = (\pi_1, \dots)$ mit $\lim_{k \rightarrow \infty} p_{ij}^{(k)} = \pi_j$ für alle $i \in A$ gibt </div> </div> </td>	<div> <div># 69</div> <div>Antwort</div> <div> <ul style="list-style-type: none"> • es soll gelten $o_1 = \dots = o_n$ • Meinungspools: iterierte Abb. $P : R^A \rightarrow R^A$ • $P(o)$ ist das aktualisierte Meinungsprofil • linearer Meinungspool: $o_i^{(k+1)} = \sum_{j=1}^n w_{ij} \cdot o_j^{(k)}$ • Meinungspools sind stochastisch • die Iterierung von P ergibt den Orbit auf $o^{(0)}$ • $o^{(k)} = P^k \cdot o^{(0)}$ • o^* ist ein Konsens \Leftrightarrow für alle $i \in A$ ten gilt $\lim_{k \rightarrow \infty} o_i^{(k)} = o^*$ • Konsens existiert, wenn es einen Vektor $\pi = (\pi_1, \dots)$ mit $\lim_{k \rightarrow \infty} p_{ij}^{(k)} = \pi_j$ für alle $i \in A$ gibt </div> </div>