

Markt oder Jungle

Frage: Auf welchen Prinzipien basiert die Güterverteilung?



Grenze zwischen

ökonomisch und politisch

Häuser - Markt

Annahmen

Agenten

- 1.
- 2.
- ⋮
- N.

Häuser

- 1.
- 2.
- ⋮
- N.

Verteilung

Matching, d.h.
(i) jeder Agent kriegt ein Haus

(ii) jedes Haus wird im Besitz eines Agenten sein

(Graphentheorie)

• o. B. d. A.

Anfangsverteilung



• i-ter Agent hat Präferenzen

$u_i(1), \dots, u_i(j), \dots, u_i(N)$

Nutzen des Hauses j für Agenten i, die paarweise verschieden sind.

(Optimierung)

Bepreisung!

$$\textcircled{1} j_i \in \arg \max_{j=1, \dots, N} u_i(j) \quad \text{s.t.} \quad p_j \leq p_i$$

↑
bestes Haus, das sich Agent i leisten kann

↑
Nutzen des Hauses j für den Agenten i

↑
Preis des Hauses j

↑
Preis des Hauses i (im Besitz des Agenten i)

$$\textcircled{2} \bigcup_{i=1}^N j_i = \{1, \dots, N\} \quad \text{- entspricht (i), (ii)}$$

Vereinigung aller ausgewählten Häuser

$j_i, i=1, \dots, N$
↑
Agent i bekommt Haus j_i

- Markt-Matching / Gleichgewicht
"stabile Verteilung, d.h. niemand möchte unter den Preisen $p_i, i=1, \dots, N$ variieren"

Ist Markt-Gleichgewicht ein gut gestelltes Problem?

Existenz Eindeutigkeit (2i) Berechnung

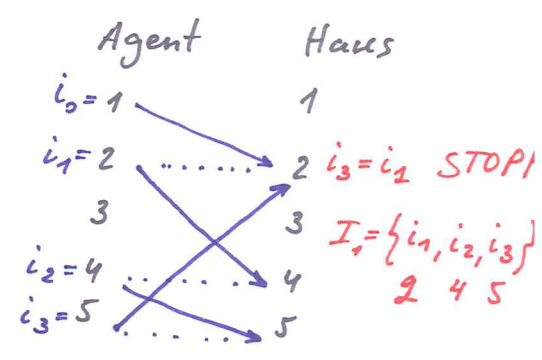
Algorithmus über Handelskreise (David Gale, 1974)

→ systematische, logische Regel oder Vorgehensweise, die zur Lösung eines vorliegenden Problems führt.

- * $i_{k+1} := \arg \max_{j \in I} u_{i_k}(j)$ - am meisten präferiertes Haus des Agenten i_k
- bis $i_{k+1} = i_g$ für ein $g \leq k$

Definiere $I_1 := \{i_g, \dots, i_k\}$

Wiederhole * mit $I \setminus I_1$ statt I "ohne"



→ Somit entsteht eine Partition $I = \bigcup_{e=1}^L I_e$ disjunkte Handelskreise

Preis für Häuser I_e

Definiere Preise: $p_1 > p_2 > \dots > p_e > \dots > p_L > 0$

Definiere Matching: $i \in I \Rightarrow i = i_k \in I_e$ für Partition e und Index k

wähle $j_i := i_{k+1}$ - das präferierteste Haus des Agenten i_k im Handelskreis

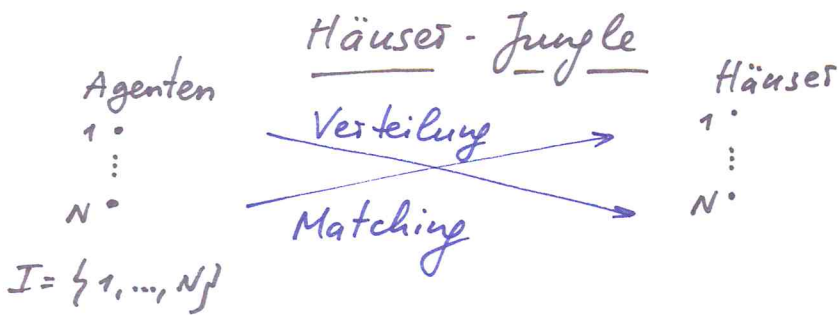
Satz: Matching (**) ist Markt-Gleichgewicht.

Beweis: ① $i \in I \Rightarrow i \in I_e$

Falls $p_j \leq p_i$, so $j \in I_e, I_{e+1}, \dots, I_L$

⇒ Bei der Wahl von $j_i = i_{k+1}$ waren Häuser I_e, I_{e+1}, \dots, I_L noch in der Auswahl, aber nicht präferiert.

② nach Konstruktion



- Relation "stärker als..."

o. B. d. A.

 $1 \succ 2, 2 \succ 3, \dots, (N-1) \succ N$
Hierarchie!

- alle Präferenzen sind strikt:

 $u_i(1), \dots, u_i(N)$ sind paarweise verschieden

① Existieren keine Agenten i, ℓ mit

 $i \in \ell$ und $u_i(j_i) < u_i(j_\ell)$
"i stärker als ℓ "

"i-ter Agent würde das Haus j_ℓ des ℓ -ten Agenten präferieren und doch nicht auswählen"

② $\bigcup_{i=1}^N j_i = \{1, \dots, N\}$ - entspricht (i) und (ii)

$j_i, i=1, \dots, N$ Matching, Jungle-Gleichgewicht
 ↑
 Agent i bekommt Haus j_i

"stabile Verteilung, d. h. stärkere wollen von schwächeren nichts mehr."

Algorithmus über Stärke
(Ariel Rubinstein, 2003)

Induktiv: $j_i := \operatorname{argmax}_{j \in I \setminus \{j_1, \dots, j_{i-1}\}} u_i(j)$, $i=1, \dots, N$

(***)

Agent i wählt sein am meisten präferiertes Haus nachdem die stärkeren Agenten $1, \dots, i-1$ gewählt haben

Satz: Matching (***) ist Jungle-Gleichgewicht.

Beweis: ① Angenommen $i \in \ell$ und $u_i(j_i) < u_i(j_\ell)$

⇒ Agent ℓ wählt sein Haus j_ℓ nachdem Agent i gewählt hat. Dieses präferiert

aber j_ℓ statt j_i . ↯ Widerspruch zur Definition von j_i im Algorithmus.