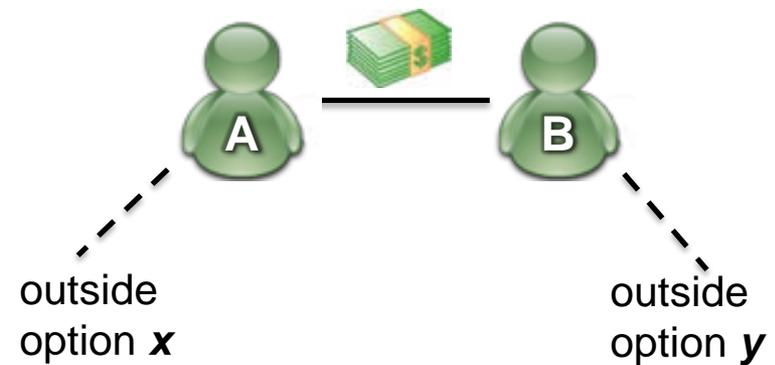
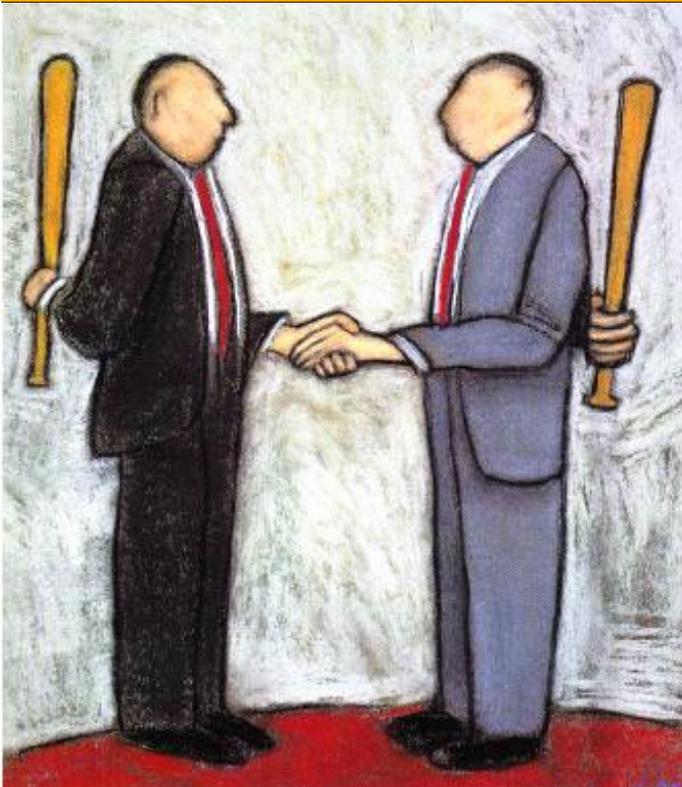


Bargaining and Power in Networks



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

David Easley, Jon Kleinberg: Network, Crowds, and Markets:
Reasoning about a highly connected world, 2010



Seminar Maschinelles Lernen WS 10/11
Yevgen Chebotar
15.12.2010

Gliederung

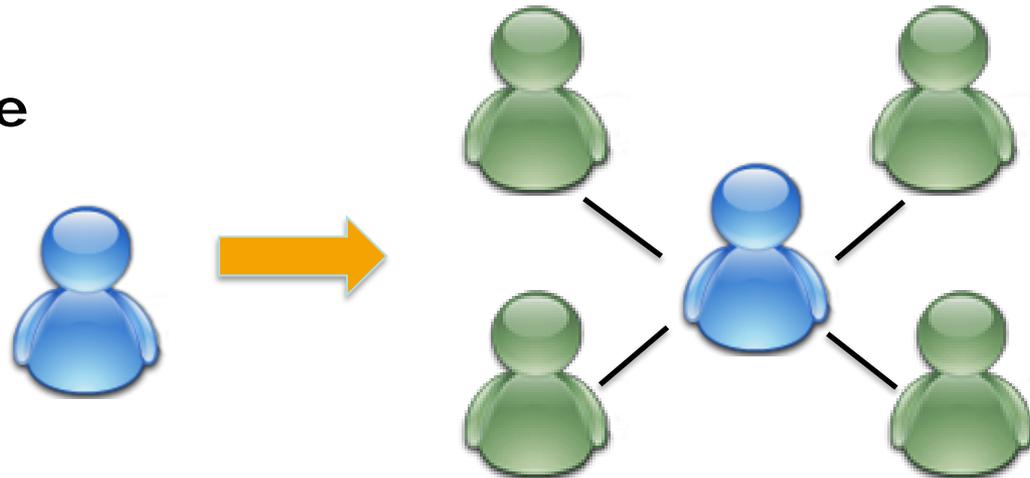
1. Macht in Netzwerken
2. Nash Bargaining Solution
3. Ultimatum Game
4. Stabiles und ausgeglichenes Ergebnis
5. Bargaining und Spieltheorie

Macht in Netzwerken

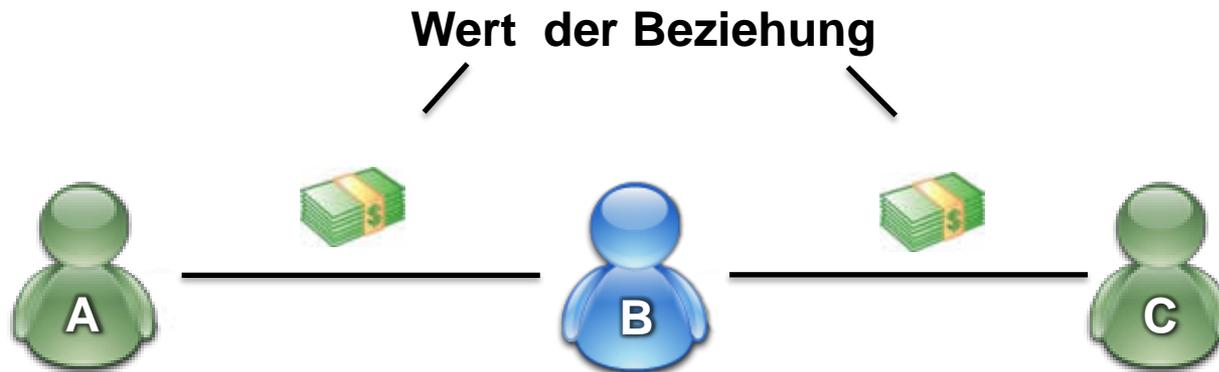
Macht (Power)

- 1. Eigenschaft des Individuums
- 2. Eigenschaft der Netzwerkstruktur
→ Lage im Netzwerk

Macht über andere



Macht in Netzwerken



Der Wert muss unter den Nachbarn aufgeteilt werden

Keine Beziehung → Keine Auszahlung

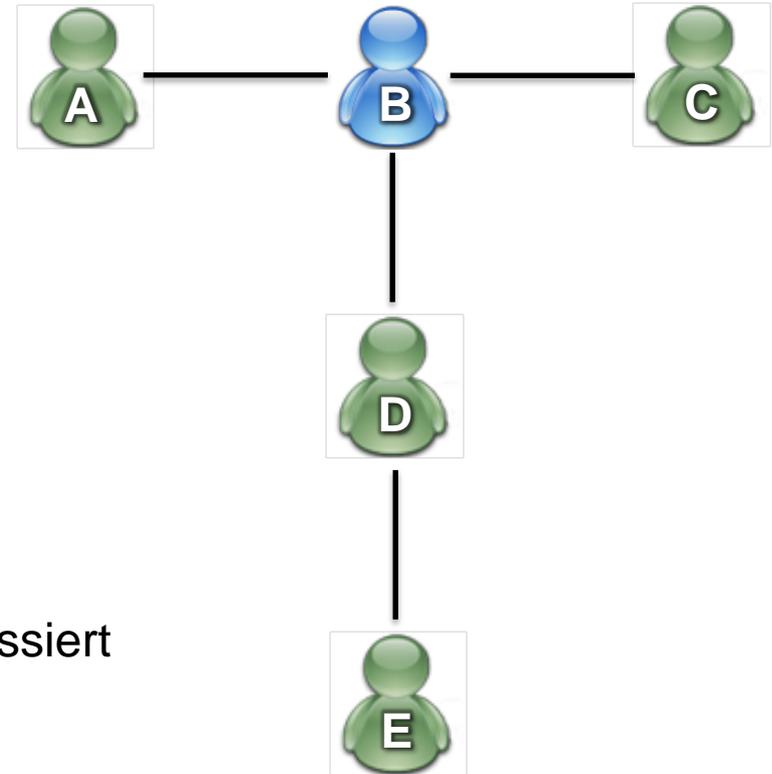
Macht → Ungleichheit der Aufteilung des Wertes

B: Zugang zu mehreren Austauschmöglichkeiten → Relative Machtposition

Merkmale der Machtposition

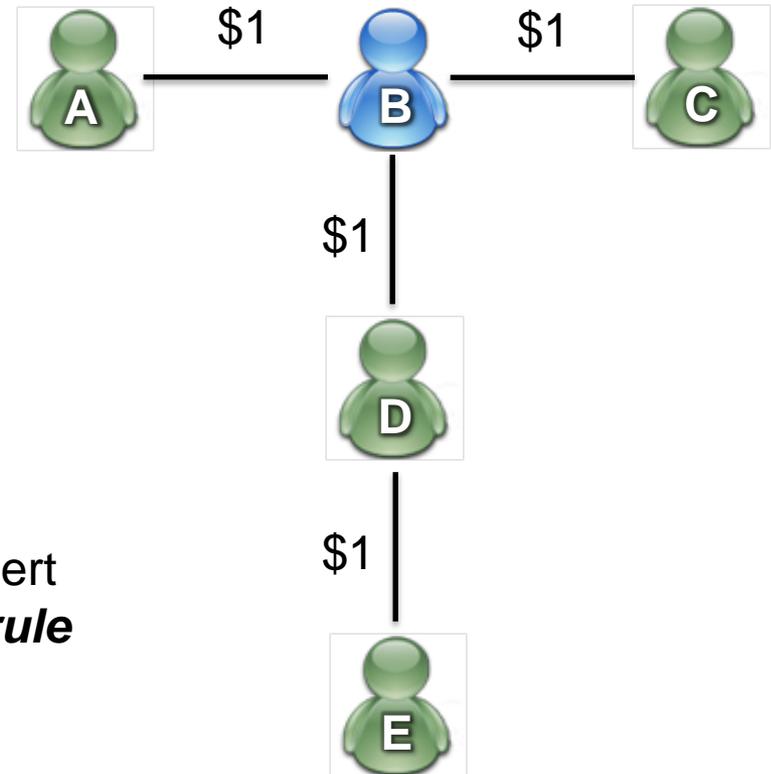
B in einer Machtposition:

1. Abhängigkeit (Dependence)
 - A und C komplett von B abhängig
 - B hat mehrere Möglichkeiten
2. Ausschluss (Exclusion)
 - B kann A und C ausschließen
 - jedoch nicht D
3. Sättigung (Satiation)
 - B nur an ungleichen Aufteilungen interessiert
4. Betweenness
 - Zentrale Position von B



Experimentale Umgebung

1. Jeder Knoten ist eine Person
 - Sitzt vor einem Computer
 - Kann mit Nachbarn kommunizieren
2. Jede Beziehung (Kante) hat einen Wert
 - \$1
 - Muss unter zwei Knoten verteilt werden
3. Gleichzeitige Austauschmöglichkeiten limitiert
Ein Austausch pro Runde → **1-exchange rule**
→ Matching



Experimente

Ablauf

- Austausch von Verteilungsangeboten mit allen Nachbarn
- Limitierte Zeit

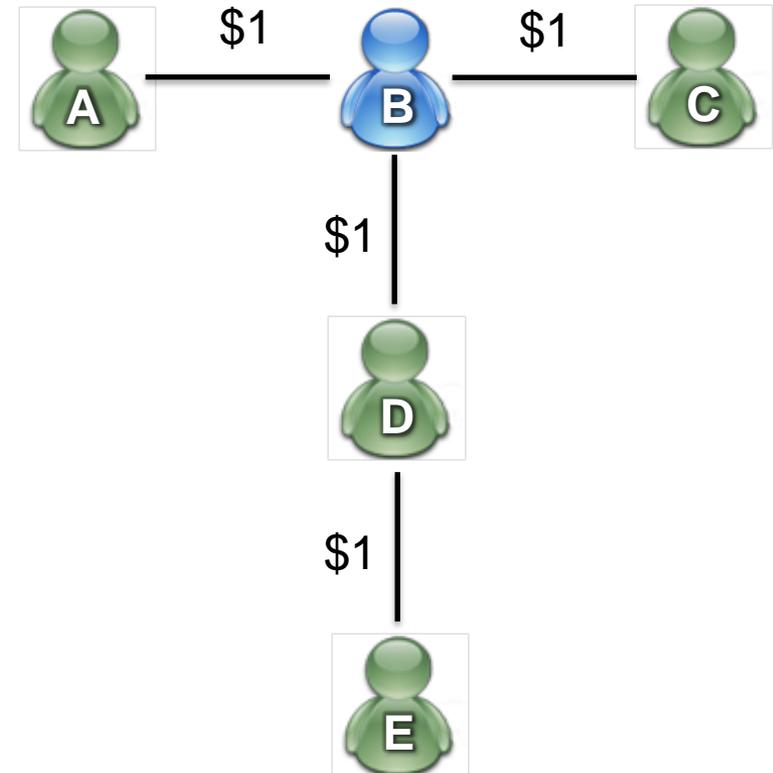
1-exchange rule:

Einigung → Abbruch der Verhandlungen mit anderen Knoten

- Mehrere Runden

Variante

- High-information
- Low-information



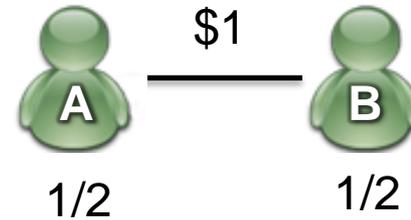
Resultate der Experimente



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

2-Knoten Pfad

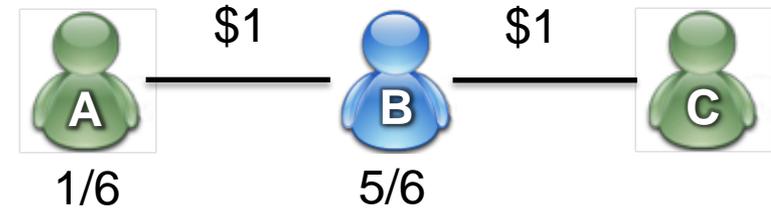
Tendenz zur Hälfte-Hälfte Verteilung



Resultate der Experimente

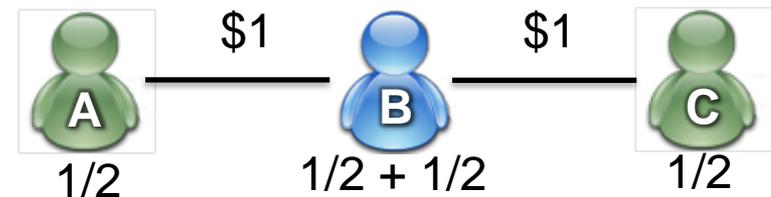
3-Knoten Pfad

- **B** in Machtposition
- **B**: Verhandlung mit **A** → Alternative: Verhandlung mit **C**
- **A** und **C** müssen die Beziehung attraktiver machen
- Jede Runde: **A** oder **C** ausgeschlossen
→ attraktiveres Angebot an **B** in nächster Runde



Aufhebung von *1-exchange rule*

- Gleichzeitiger Austausch mit **A** und **C**
- Maximaler Gewinn für **B**:
B braucht **A** und **C** → kein Ausschluss



Resultate der Experimente

4-Knoten Pfad

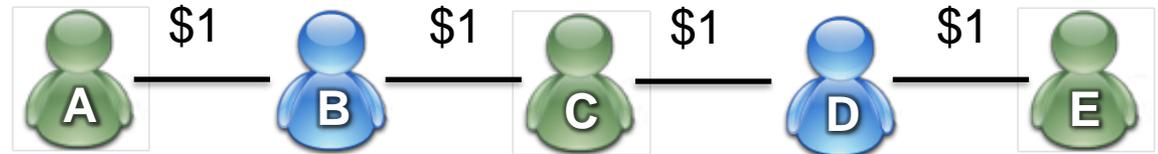


- **B** schließt **A** aus → **B** muss mit **C** handeln
 - **C** hat bessere Alternative **D**
 - **C** kann **B** ausschließen
- **B** hat weniger Macht über **A** (*weak power*)

B bekommt zwischen $7/12$ und $2/3$ von \$1

Resultate der Experimente

5-Knoten Pfad



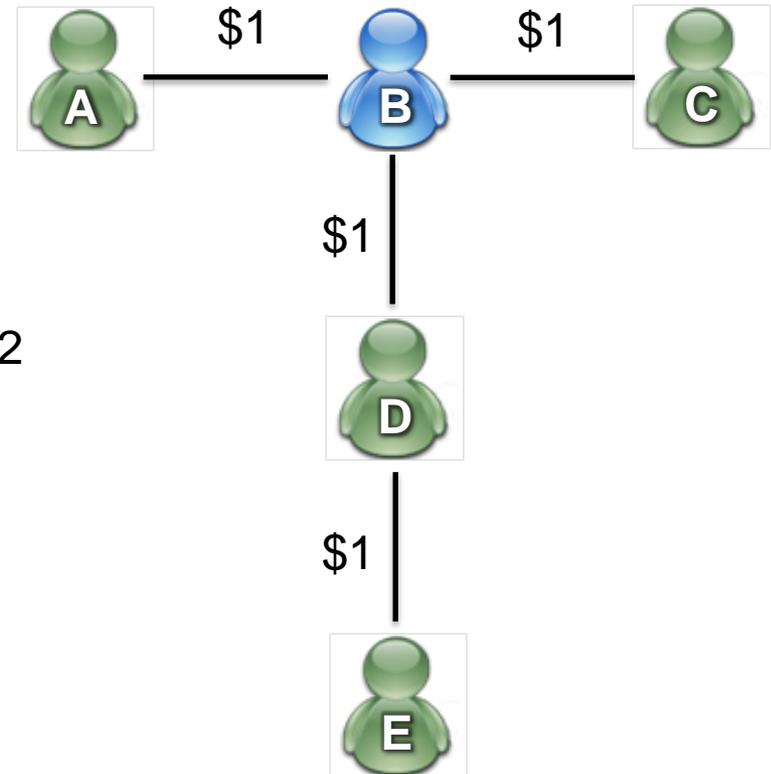
1-exchange rule:

- **C** in schwacher Position
 - **B** hat eine günstige Alternative: **A**
 - **D** hat eine günstige Alternative: **E**
 - Gewinne von **C** nur sehr wenig besser als von **A** und **E**
- **Betweenness** – Maß irreführend

Resultate der Experimente

Andere Netzwerke

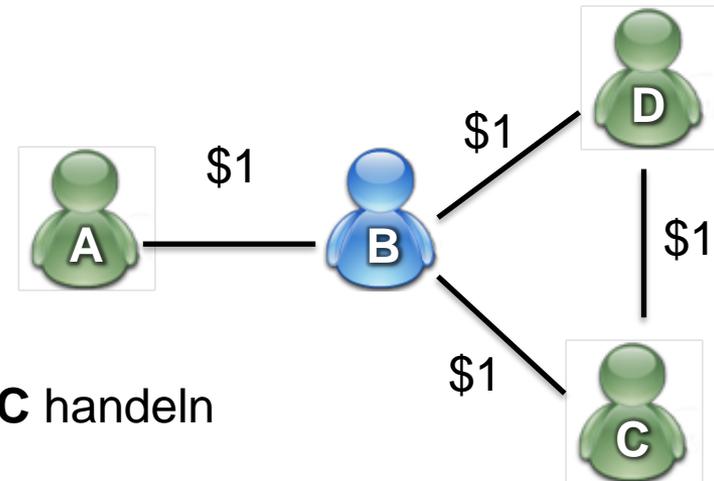
- **B**: hohe Gewinne mit **A** oder **C**
→ kein Austausch mit **D**
- **D**: nur eine Alternative **E**
→ Austausch mit **E** auf gleichem Basis: 1/2-1/2



Resultate der Experimente

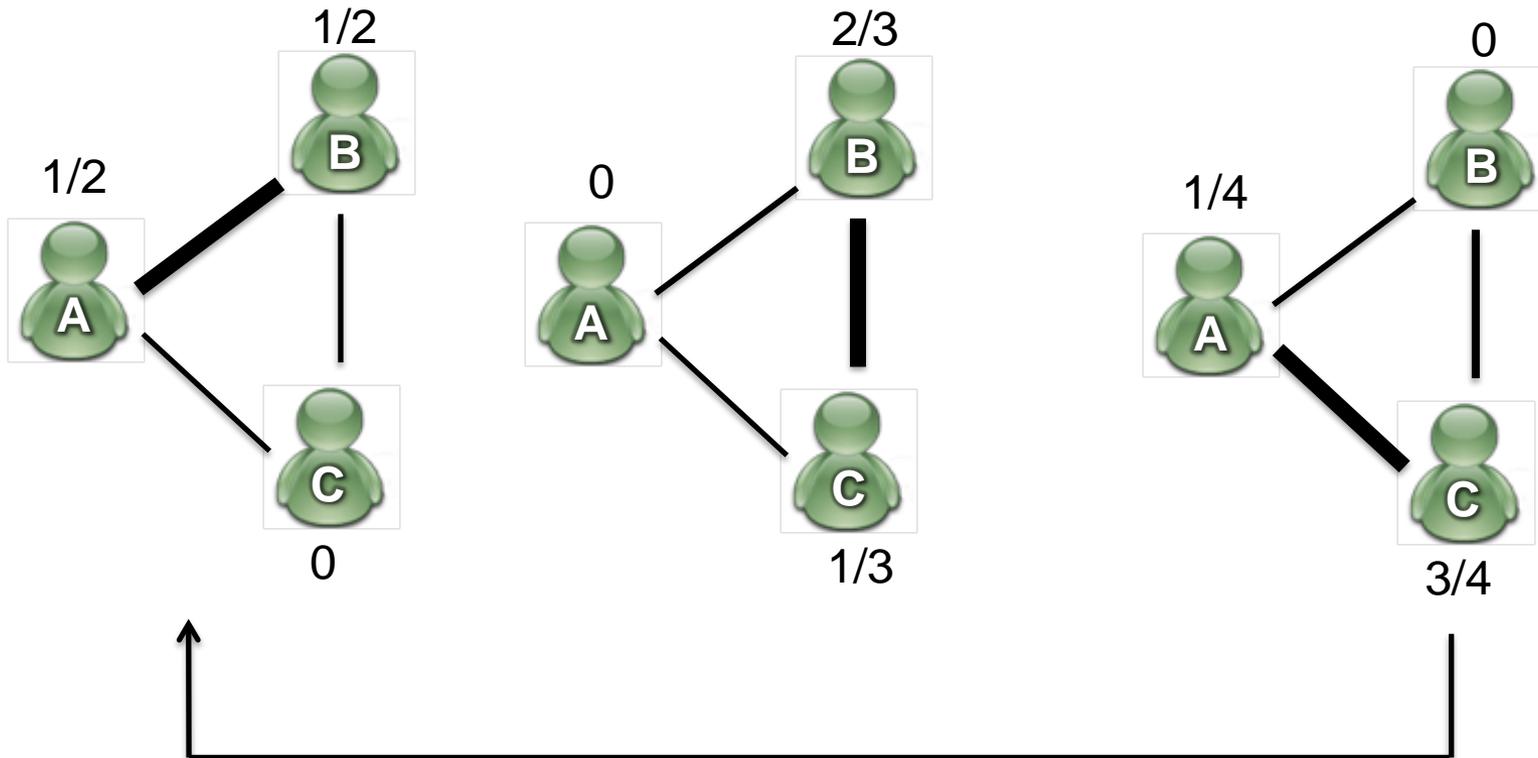
Andere Netzwerke Stem Graph

- **B**: schwache Machtposition
- **B**: Ausschluss von **A** → muss mit **D** oder **C** handeln
- **D** und **C** haben Alternativen



Resultate der Experimente

Instabiles Netzwerk



Buyer-Seller Netzwerk

4-Knoten Pfad

B verkauft an **A** für x

→ Auszahlung für **B**: x

→ Auszahlung für **A**: $1-x$

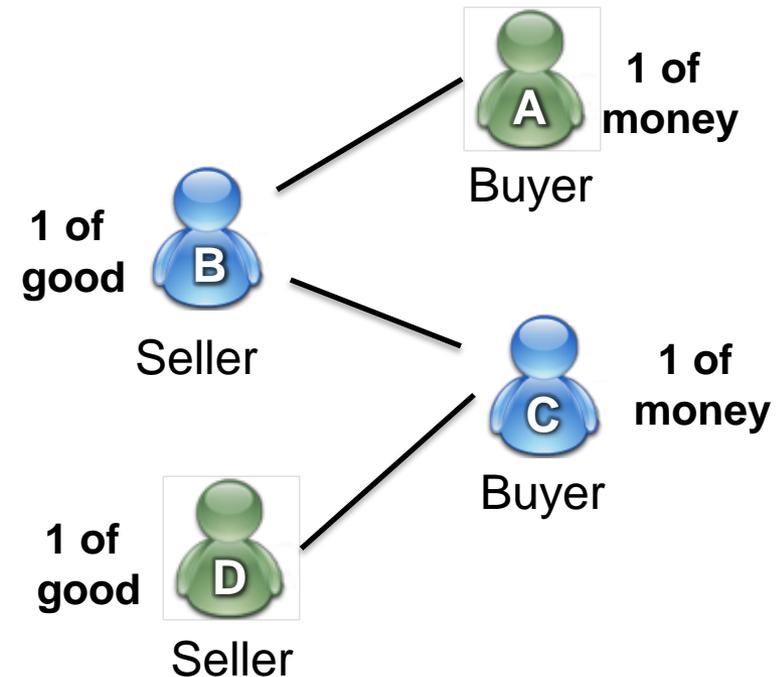
Handlungen über x und $1-x$



Aufteilung von **\$1** im Austauschnetzwerk

Limitierungen

- Nur bipartite Graphen
- Verschiedene Reaktionen von Menschen in den Experimenten



Nash Bargaining Solution

A: Abbruch der Handlungen \rightarrow bekommt x

B: Abbruch der Handlungen \rightarrow bekommt y

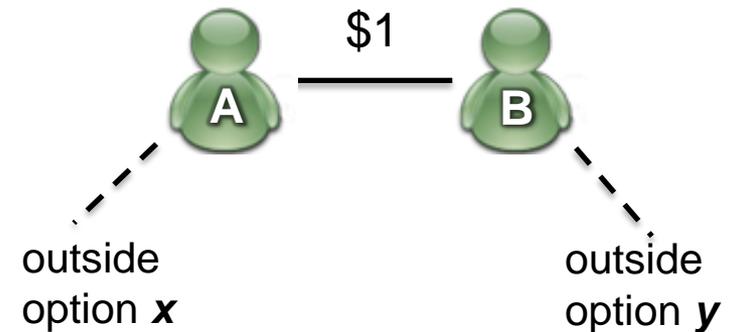
Abbruchbedingungen:

A's Teil $< x$

B's Teil $< y$

Wenn $x + y > 1 \rightarrow$ Eine der Abbruchbedingungen immer erfüllt
 \rightarrow keine Aufteilung von $\$1$ möglich

Annahme: $x + y \leq 1$



Nash Bargaining Solution

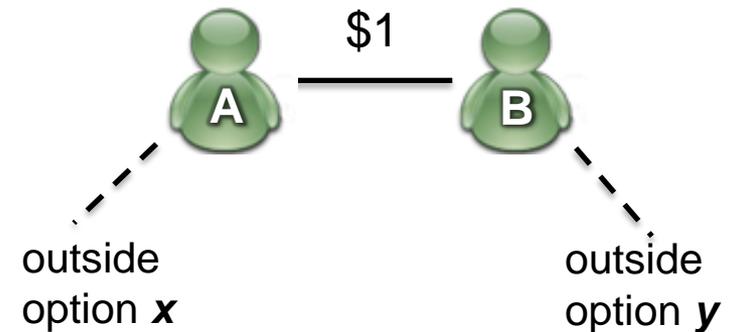
Mehrbetrag der Verhandlung (*surplus*):

$$s = 1 - x - y$$

Minimum-Gewinn für **A**: x

Minimum-Gewinn für **B**: y

→ Es geht nur um Aufteilung des Mehrbetrages



A und **B** gleichmächtig (2-Knoten Pfad) → 1/2 – 1/2 Aufteilung

$$\text{Gewinn für A: } x + \frac{1}{2}s = \frac{x + 1 - y}{2}$$

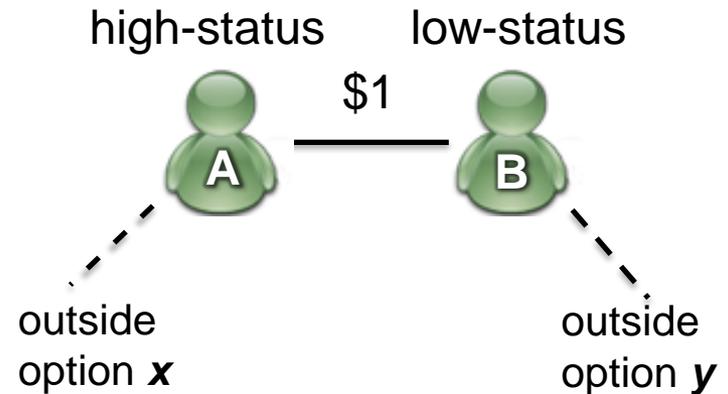
$$\text{Gewinn für B: } y + \frac{1}{2}s = \frac{y + 1 - x}{2}$$

Strategie: möglichst größte outside option

Status Effekt

Experiment

- **A** und **B** Studenten
- **A** glaubt: **B** - Schüler mit schlechten Noten
→ **B** low-status
- **B** glaubt: **A** - Masterstudent mit sehr guten Noten
→ **A** high-status



Ablauf

- **Outside option** selbst festlegen und dem Partner mitteilen

Ergebnis

- **B** low-status: **A** vergrößert seine **outside option** → größerer \$1-Anteil für **A**
- **A** high-status: **B** verkleinert seine **outside option** → kleinerer \$1-Anteil für **B**

Ultimatum Game

Experiment

A

- \$1
- Angebot an **B**

B

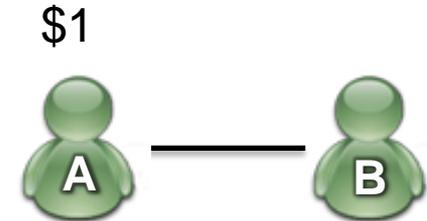
- Nimmt Angebot an → Alle kriegen ihre Anteile
- Lehnt Angebot ab → Alle kriegen nichts

Ablauf

- Nachrichtenaustausch in getrennten Zimmern

Theoretischer Ausgang

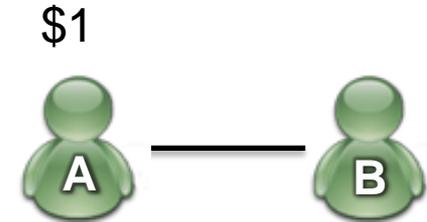
- **B** Ablehnung → **B** kriegt nichts (Auszahlung **0**)
→ **B** nimmt **jedes** positives Angebot an



Ultimatum Game

Experiment

- 1982 Güth, Schmittberger, Schwarze
- Durchschnittlich:
Faires Angebot von **A** (1/3 bis 1/2)
- **B** lehnt sogar positive Angebote ab
- **Emotionaler Faktor**: Ablehnung des unfairen Angeboten
- Auszahlung für **B**: Betragshöhe + Emotionaler Faktor



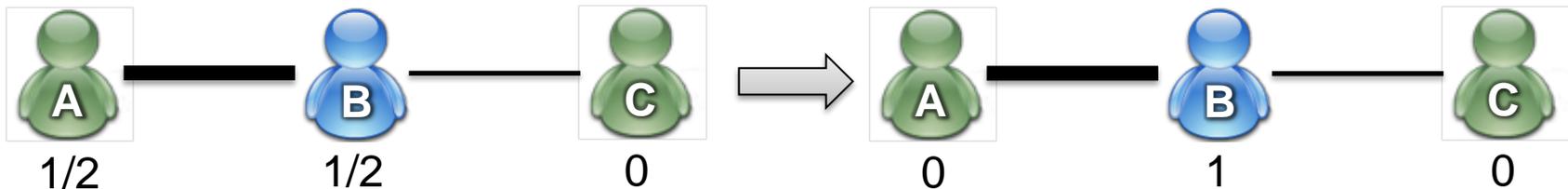
Stabiles Ergebnis

Ergebnis (Outcome)

1. Matching: Wer tauscht mit wem
2. Wertanteil jedes Knotens

Stabiles Ergebnis (Stable Outcome)

Kein Knoten kann existierende Abkommen brechen



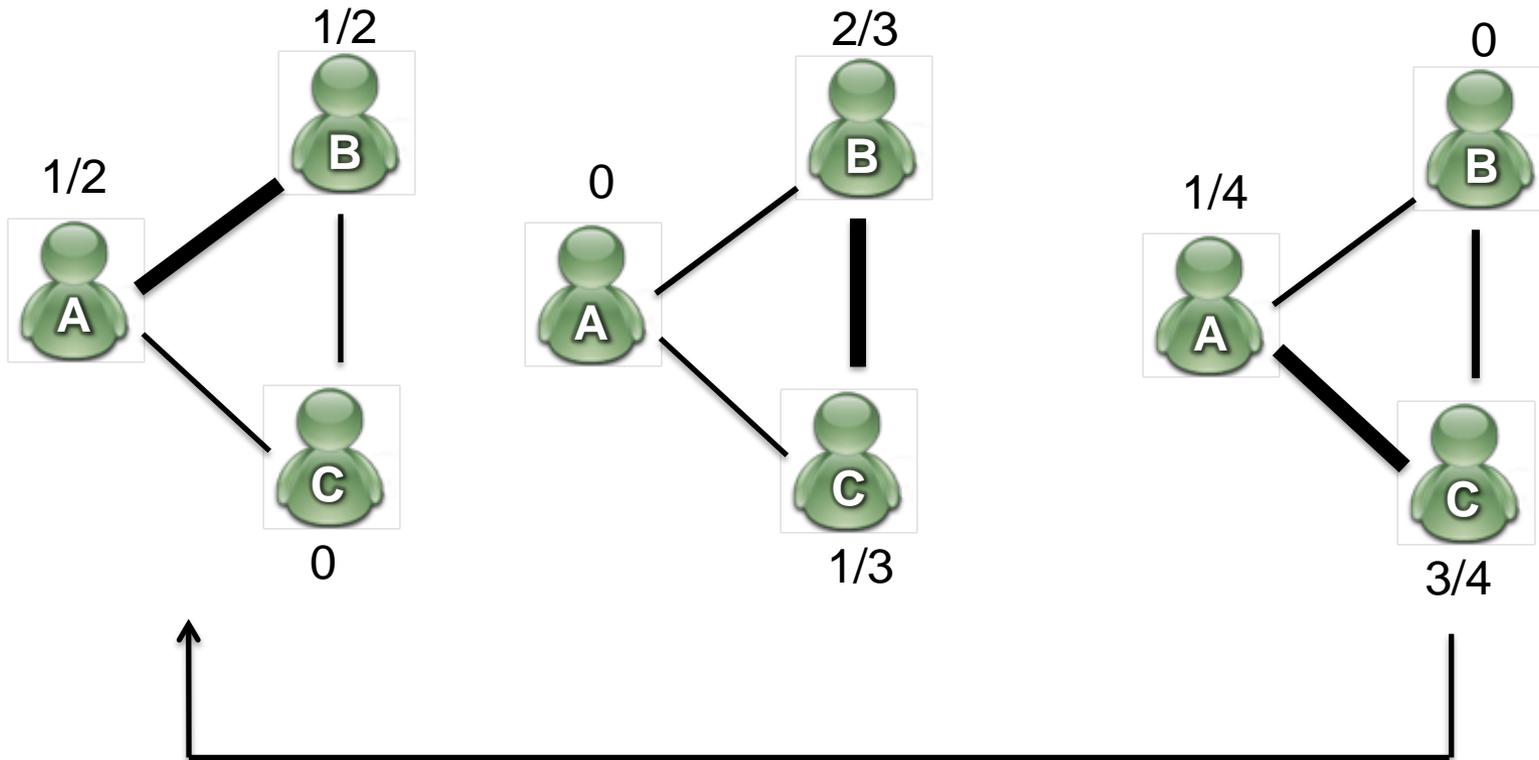
Instabilität

- Kante zwischen X und Y nicht im Matching
- X's Wert + Y's Wert < 1

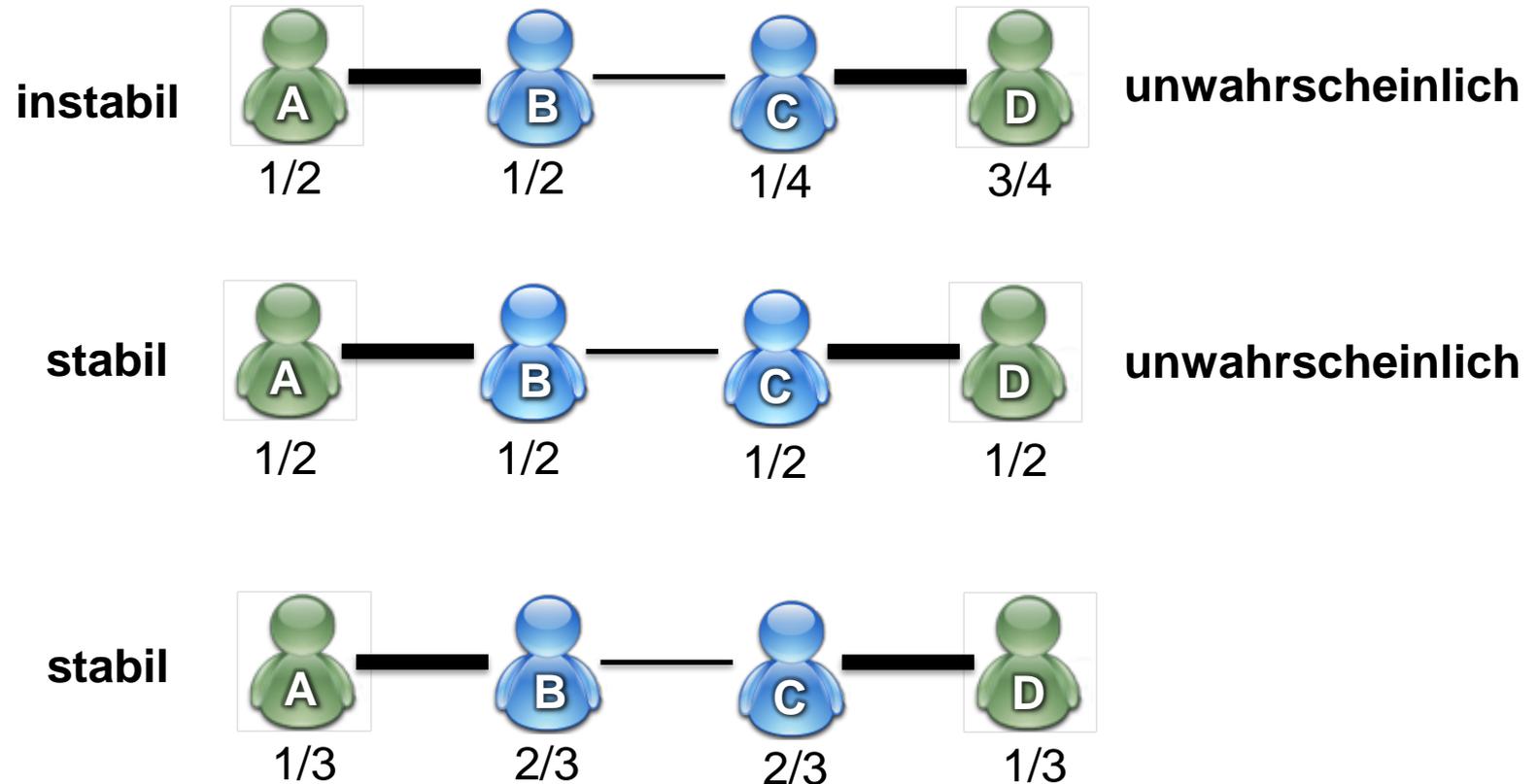
Stabilität: Ergebnis ohne Instabilitäten

Stabiles Ergebnis

Immer instabil



Stabiles Ergebnis



Ausgeglichenes Ergebnis

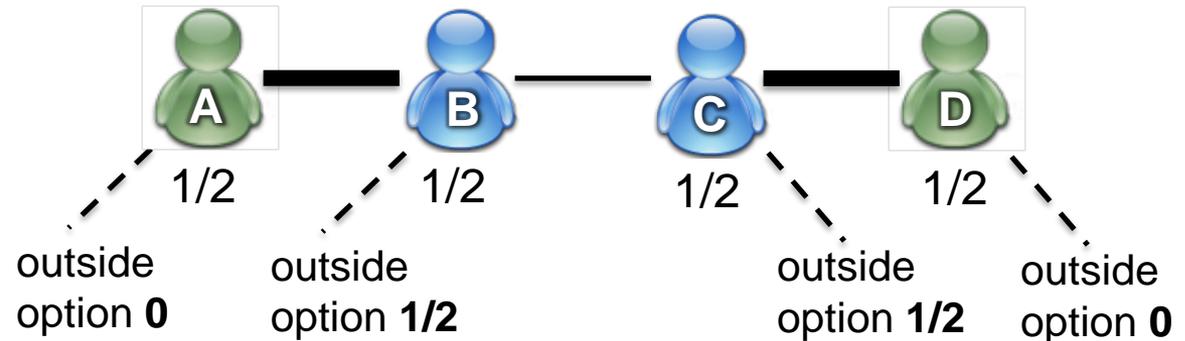
Nash Bargaining outcome $A : x + \frac{1}{2}s$ $B : y + \frac{1}{2}s$ mit $s = 1 - x - y$

- stabil
- nicht ausgeglichen

$$s = 1 - 0 - 1/2 = 1/2$$

$$A: 0 + 1/4 = 1/4$$

$$B: 1/2 + 1/4 = 3/4$$

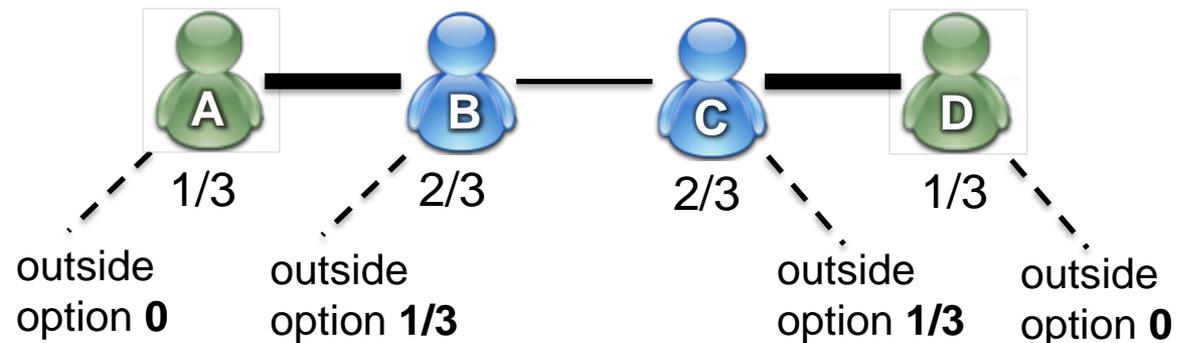


- stabil
- ausgeglichen

$$s = 1 - 0 - 1/3 = 2/3$$

$$A: 0 + 1/3 = 1/3$$

$$B: 1/3 + 1/3 = 2/3$$



Ausgeglichenes Ergebnis

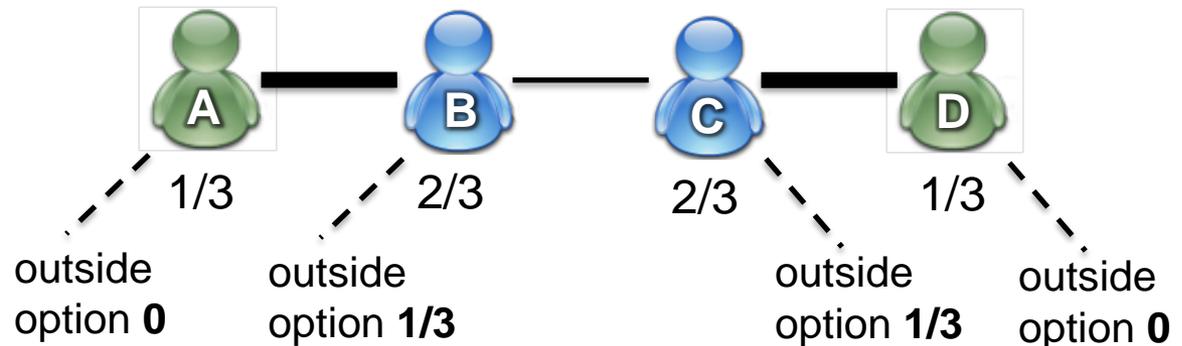
Nash Bargaining outcome $A : x + \frac{1}{2}s$ $B : y + \frac{1}{2}s$ mit $s = 1 - x - y$

- stabil
- ausgeglichen

$$s = 1 - 0 - 1/3 = 2/3$$

$$A: 0 + 1/3 = 1/3$$

$$B: 1/3 + 1/3 = 2/3$$

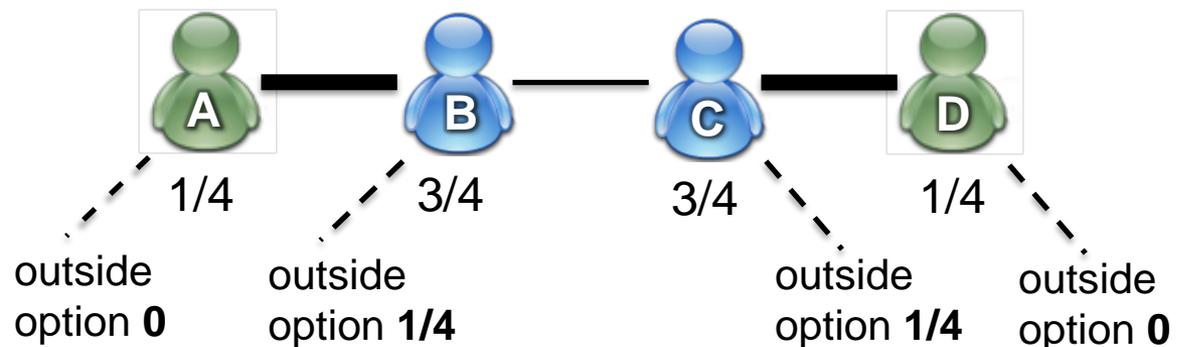


- stabil
- nicht ausgeglichen

$$s = 1 - 0 - 1/4 = 3/4$$

$$A: 0 + 3/8 = 3/8$$

$$B: 1/4 + 3/8 = 5/8$$



Ausgeglichenes Ergebnis

Balanced outcome

Für jede Kante im Matching:

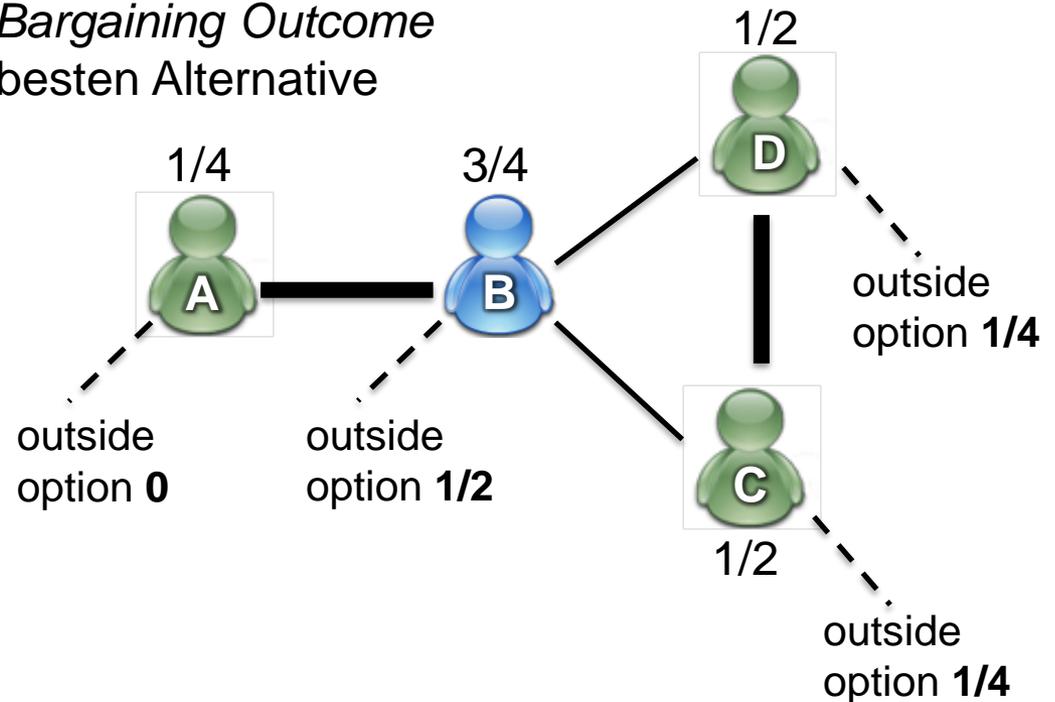
Verteilung entspricht dem *Nash Bargaining Outcome*

Outside option: Auszahlung der besten Alternative

$$s = 1 - 0 - 1/2 = 1/2$$

$$A: 0 + 1/4 = 1/4$$

$$B: 1/2 + 1/4 = 3/4$$



Bargaining und Spieltheorie

Dynamisches Spiel

2-Runden Version

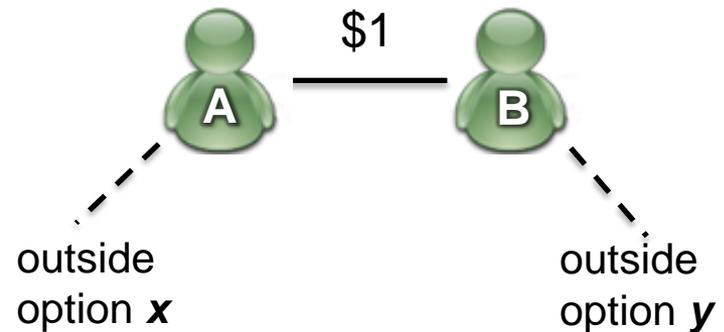
1. Runde: **A** macht Angebot
B nimmt an → Spiel zu Ende
→ Jeder bekommt seinen Teil
B lehnt ab → 2. Runde

2. Runde: **B** macht Angebot
A nimmt an → Jeder bekommt seinen Teil
A lehnt ab → Jeder bekommt seine Outside option

Jede Runde:

Wahrscheinlichkeit p → Spiel zu Ende → Jeder bekommt seine Outside option

$$x + y < 1$$



Bargaining und Spieltheorie

Dynamisches Spiel

Analyse

2. Runde (a_2, b_2)

A nimmt an wenn $a_2 \geq x$

B's Angebot: $(x, 1 - x)$

$$x + y < 1 \Rightarrow y < 1 - x$$

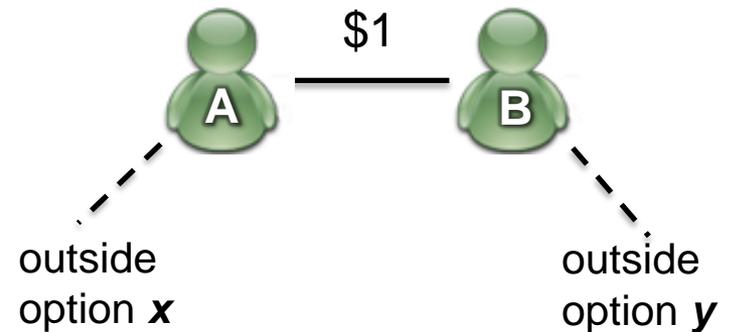
1. Runde (a_1, b_1)

B lehnt ab \rightarrow **B**'s payoff: $py + (1 - p)(1 - x) = z$

B nimmt an wenn $b_1 \geq z$

A's Angebot: $(1 - z, z)$

$$y < z < 1 - x \Rightarrow x < 1 - z$$



Bargaining und Spieltheorie

Dynamisches Spiel

Infinite-Horizon Spiel

Stationäres Gleichgewicht

A dran: $(a_1, b_1) = (a_1, 1 - a_1)$

B dran: $(a_2, b_2) = (1 - b_2, b_2)$

B akzeptiert wenn:

$$b_1 = py + (1 - p)b_2 \text{ oder mehr}$$

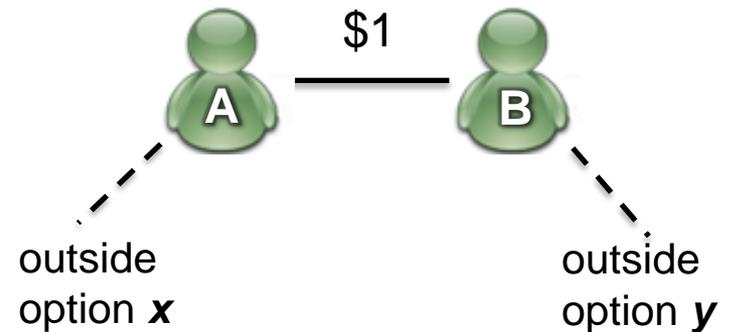
A akzeptiert wenn:

$$a_2 = px + (1 - p)a_1 \text{ oder mehr}$$

Also:

$$1 - a_1 = py + (1 - p)b_2$$

$$1 - b_2 = px + (1 - p)a_1$$



Bargaining und Spieltheorie

Dynamisches Spiel

Infinite-Horizon Spiel

$$1 - a_1 = py + (1 - p)b_2$$

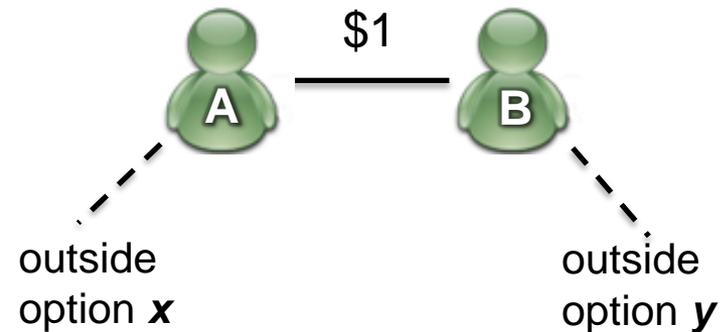
$$1 - b_2 = px + (1 - p)a_1$$

$$a_1 = \frac{(1 - p)x + 1 - y}{2 - p}$$

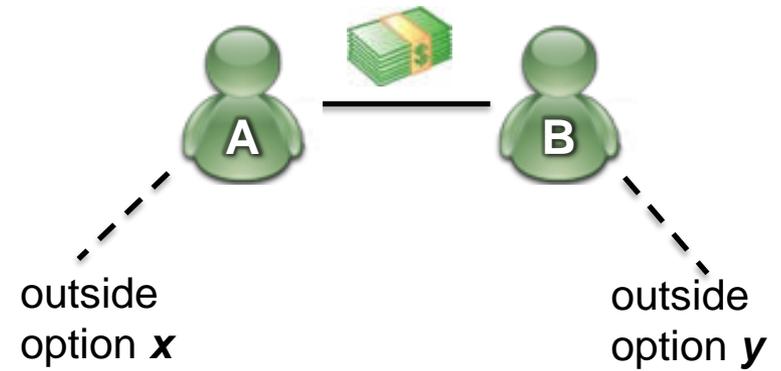
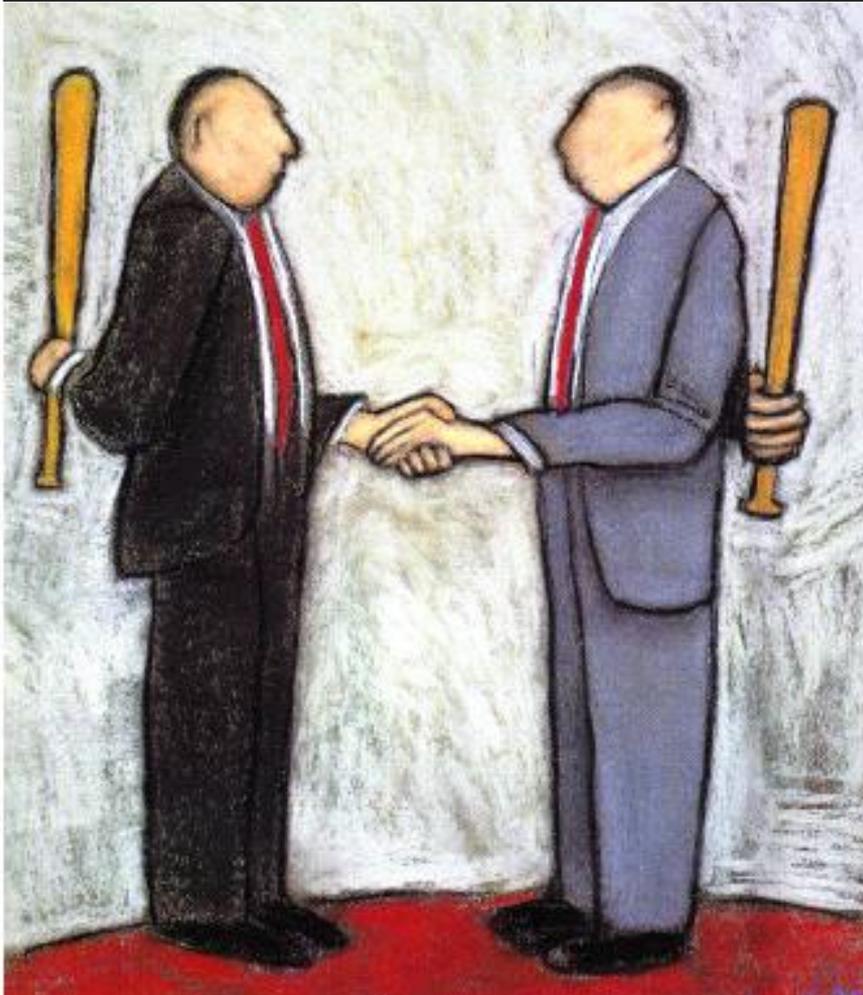
$$b_1 = 1 - a_1 = \frac{y + (1 - p)(1 - x)}{2 - p}$$

$$\lim_{p \rightarrow 0} a_1 = \frac{x + 1 - y}{2} = x + \frac{1}{2}s$$

$$\lim_{p \rightarrow 0} b_1 = \frac{y + 1 - x}{2} = y + \frac{1}{2}s \quad \text{mit} \quad s = 1 - x - y$$



Fragen



?

Bildquellen



TECHNISCHE
UNIVERSITÄT
DARMSTADT

- <http://xprojectmanagement.com/wp-content/uploads/2010/09/negotiation1.jpg>
- http://musicviz.mit.edu/img/person_icon.png
- http://rende-views.com/Themes/default/images/ImagesOnBoard/dollar_icon.jpg