

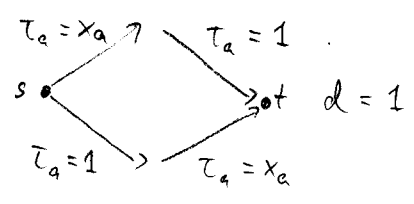
Beweisidee: Grenzübergang $\varepsilon \rightarrow 0$ \square

Bemerkung: Keine der beiden Voraussetzungen kann fallengelassen werden = Aufgabe 1

Nachteile des User Equilibrium:

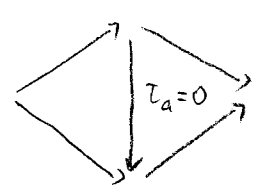
- 1) Nicht optimal im Sinne des SO
- 2) keine Konvergenz (d.h. mehr Straßen \neq geringere Gesamtfahrzeit)

1.3 Beispiel (Braess Paradox)



UE: schicke $\frac{1}{2}$ entlang jedes Pfades
 $\Rightarrow \tau_p(x) = \frac{3}{2}$ auf jedem Pfad
 $\Rightarrow C(x) = \sum_p \tau_p(x) \cdot x_p = \frac{1}{2} \cdot \frac{3}{2} + \frac{1}{2} \cdot \frac{3}{2} = \frac{3}{2}$

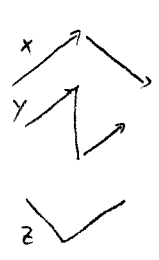
Bau eine neue schnelle Straße



UE: schicke 1 entlang $\nearrow \downarrow \searrow$
 $\Rightarrow \tau_p(x) = 2$ auf diesem Pfad
 $\Rightarrow C(x) = 2 > \frac{3}{2}$

$C(SO) \leq \frac{3}{2} \Rightarrow$ UE nicht optimal

Genaues Wert des SO:



Opt. Bed. \Rightarrow Gleichheit der marginalen Kosten auf jedem Pfad

$\nearrow \searrow \Rightarrow \frac{d}{d(x+y)} (x+y)^2 + \frac{d}{dx} (x \cdot 1)$

$\nearrow \downarrow \searrow \Rightarrow \frac{d}{d(x+y)} (x+y)^2 + \frac{d}{dy} (y \cdot \varepsilon) + \frac{d}{d(y+z)} (y+z)^2$

$\searrow \Rightarrow \frac{d}{dz} (z \cdot 1) + \frac{d}{d(y+z)} (y+z)^2$

$$\begin{aligned} \Rightarrow 2(x+y) + 1 &= 2(x+y) + \varepsilon + 2(y+z) = 1 + 2(y+z) \\ \textcircled{1} & \qquad \qquad \qquad \textcircled{2} & \qquad \qquad \qquad \textcircled{3} \end{aligned}$$

$$\textcircled{1} = \textcircled{3} \Rightarrow x = z$$

$$\textcircled{1} = \textcircled{2} \Rightarrow 1 = \varepsilon + 2(y+z) \stackrel{x=z}{=} 2x = 1 - \varepsilon - 2y \quad \textcircled{4}$$

$$x+y+z = 1 \Rightarrow 2x = 1-y \quad \textcircled{5}$$

$$\textcircled{4}, \textcircled{5} \Rightarrow 1 - \varepsilon - 2y = 1 - y \Rightarrow y = -\varepsilon$$

Widerspruch zu $y \geq 0$ falls $y > 0$

\Rightarrow entlang Weg \perp fließt kein Fluss \Rightarrow nicht in Optimalitätsbedingung!

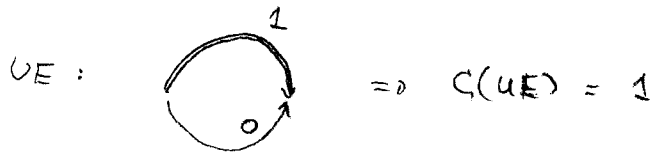
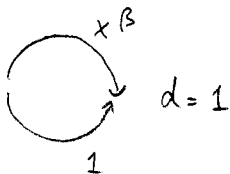
$\Rightarrow x = z = \frac{1}{2}$ $y = 0$ \Rightarrow neue Strafe wird (auch bei $\varepsilon > 0$) im Systemoptimum nicht gesucht

Messung, wie sich UE und SO unterscheiden

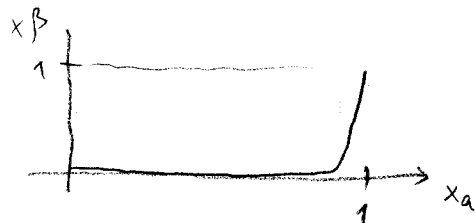
$$\text{Preis des Anarchy} := \frac{C(UE)}{C(SO)}$$

1.4 Beispiel (Pigou)

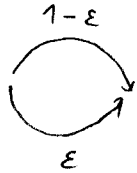
Der Preis des Anarchy kann (bei beliebigen τ_a) beliebig groß werden.



β groß $\Rightarrow x^\beta$ hat die Gestalt



\Rightarrow Fluss



hat Kosten $(1-\varepsilon) \underbrace{(1-\varepsilon)^\beta}_{\approx 0 \text{ für } \beta \text{ groß}} + \underbrace{\varepsilon \cdot 1}_{\approx 0 \text{ für kleines } \varepsilon}$

$\rightarrow \varepsilon$ für $\beta \rightarrow \infty$

$$\Rightarrow \frac{C(UE)}{C(SO)} \approx \frac{1}{\varepsilon} \Rightarrow \text{wird beliebig groß}$$

(allerdings bei sehr steilen Fahrzeitfunktionen!)

Frage: Wie groß ist der Preis des Maschje bei vernünftigen Fahrzeitfunktionen?

1.4 Beziehungen zwischen UE und SO

Basisbeziehung folgt aus Lemma 1.1 und der Definition des UE

Lemma 1.1 f^* ist SO $\Leftrightarrow c'_p(f^*) \leq c'_q(f^*) \quad \forall k, \forall P, Q \in \mathcal{P}_k$ mit $f_P > 0$

Def UE f ist UE $\Leftrightarrow \tau_P(f) \leq \tau_Q(f) \quad \text{---}$

↓

1.5 Proposition (Beckmann, McGuire & Winston 1956)

Sei f^* ein zulässiger Fluss für eine Instanz mit konvexen, differenzierbaren, schwach monoton steigenden Fahrzeitfkt. $\tau_a(x_a)$. Dann gilt:

f^* ist SO bzgl. $\tau_a(x_a) \Leftrightarrow f^*$ ist UE bzgl. $c'_a(x_a) = \tau_a(x_a) + x_a \tau'_a(x_a)$

Interpretation:

(1) SO ist UE bzgl. der marginalen Kosten $c'_a(x_a)$ als Fahrzeitfkt

(2) UE ist SO bzgl. der Fahrzeitfkt. $\frac{1}{x_a} \int_0^{x_a} \tau_a(t) dt =: \tilde{\tau}_a(x_a)$

denn: $\frac{d}{dx_a} (x_a \cdot \tilde{\tau}_a(x_a)) = \tau_a(x_a) \quad \Rightarrow \quad \begin{array}{l} \text{Opt Bed für SO für } \tilde{\tau} \\ \hat{=} \text{ Wardrop Bed für } \tau \end{array}$

\Rightarrow UE ist SO bzgl. Kostenfkt $C(x) = \sum_{a \in A} \int_0^{x_a} \tau_a(t) dt$ (Beckmann Transformations)

1.6 Folgerung

(1) Unter den Voraussetzungen von Prop. 1.5 ist das UE f eindeutig als Kostenfluss bestimmt

(2) Für alle Pfade $P, Q \in \mathcal{P}_k$ mit $f_P, f_Q > 0$ gilt

$$\tau_P(f) = \tau_Q(f) =: L_k(f)$$

[alle Fluss führender (s_k, t_k) Wege haben dieselbe Fahrzeit]

(3) UE und SO können mit denselben Methoden berechnet werden

Beweis:

$$u(1): \text{ UE ist SO bzgl. } \int_0^{x_a} \tau_a(t) dt =: \tau_a^*(x_a)$$

streng wachsend, diffbar, konvex

 \Rightarrow UE ist Optimum einer konvexen, separablen streng wachsenden Fkt \Rightarrow eindeutiges Optimumu(2) folgt aus Def des Woodrop Equilibrium \square

1.7 Folgerung (Kantgebühren)

Prop. 1.5 ist Basis für Strafen zölle (im Prinzip)

Wenn man ein SO bzgl. τ_a erzielen will, so muss man durch Kant die "Kosten" pro Kannte zu $\tau_a(x_a) + x_a \tau'_a(x_a)$ verändern

$\underbrace{\tau_a(x_a)}_{\text{Zeit}} + \underbrace{x_a \tau'_a(x_a)}_{\text{Kant}}$
 gleichgewichtet

Für die weiteren Überlegungen ist folgende Technik nützlich:

Sei f ein zulässiger, fester Fluss.Die Kosten eines zulässigen Flusses x relativ zu Fabriken bzgl f

$$\text{sind } C^f(x) := \sum_{a \in A} x_a \cdot \tau_a(f_a)$$

\uparrow Flussmenge bzgl x \uparrow Fabriken bzgl f

1.8 Proposition (Smith 1979, Dafermos 1980)

 f sei zulässig für eine Instanz mit stetigen, schwach wachsenden τ_a .

Dann gilt:

$$f \text{ ist UE} \iff C^f(f) \leq C^f(x) \text{ für alle zulässigen Flüsse } x$$

Interpretation: UE f minimiert die relativen Kosten $C(f)$

Beweis: " \Rightarrow "

$$f \text{ UE} \Rightarrow \tau_P(f) = L_k(f) \quad \text{für alle } P \in \mathcal{P}_k \text{ mit } f_P > 0$$

$$\tau_Q(f) \geq L_k(f) \quad Q \in \mathcal{P}_k \text{ mit } f_P = 0$$

Für einen beliebigen Fluss x gilt dann

$$C^f(f) = C(f) = \sum_k \sum_{\substack{P \in \mathcal{P}_k \\ f_P > 0}} L_k(f) \cdot f_P \leq \sum_k \sum_{\substack{Q \in \mathcal{P}_k \\ x_Q > 0}} L_k(f) x_Q \quad (*)$$

$$= C^f(x)$$

" \Leftarrow "

$C^f(f) \leq C^f(x)$ nach Voraussetzung \forall ml. Flüsse x

Annahme: f kein UE

$$\Rightarrow \exists k, Q, R \in \mathcal{P}_k \text{ mit } f_Q > 0 \text{ und } \tau_Q(f) > \tau_R(f)$$

Sei x der Fluss, der aus f entsteht, indem alle Fluss auf Q auf den Weg R geschickt wird

$$\Rightarrow C^f(f) - C^f(x) = \tau_Q(f) \cdot f_Q - \tau_R(f) \cdot f_Q$$

$$= (\tau_Q(f) - \tau_R(f)) f_Q > 0$$

$$\Rightarrow C^f(f) > C^f(x), \text{ Widerspruch } \square$$

1.9 SATZ (Roughgarden & Tardos 2002)

Für affine lineare Farenetzfunktionen $\tau_a(x_a) = \alpha_a x_a + \beta_a$ gilt $\frac{UE}{SO} \leq \frac{4}{3}$

Ist $\beta_a = 0$ für alle a , so ist $\frac{UE}{SO} = 1$