

Arrow's Resultat

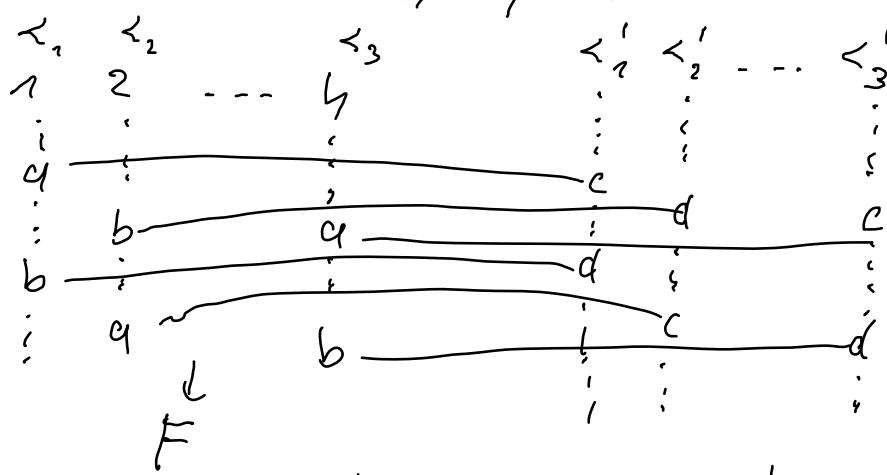
- 1) Einstimmigkeit $F(\prec, \dots, \prec) = \prec$
- 1') part. Einst. Sei $F(\underline{\prec_1}, \dots, \underline{\prec_n}) = \prec$ mit $a \prec_i b \forall i$.
Dann soll $a \prec b$
- 2) Nicht-diktatorisch: $\nexists i$, so dass $F(\prec_1, \dots, \cancel{\prec_i}, \dots, \prec_n) = \prec_i$
- 3) VITA: Sei $\prec = F(\prec_1, \dots, \prec_n)$ und $\prec' = F(\prec'_1, \dots, \prec'_n)$
und $a \prec_i b$ fclw. $a \prec'_i b$. Dann: $a \prec b$ fclw. $a \prec' b$.

$$1' \Rightarrow 1 \quad 1+3 \Rightarrow 1'$$

Satz (Arrow) deckt sog. Wohlfahrtsfhd. F über mehr als 2 Alternativen, die Einstimmigkeit und VITA erfüllt, ist plikatorisch.

Lemur (paarweise Neutralität)

Erfülle die soz. Wohlfahrtsfkt. F VIA und Existenz-
Kont und seien $\lesssim_1, \dots, \lesssim_n$ und $\lesssim'_1, \dots, \lesssim'_n$ Präf. Profile mit
 $a \lesssim_i b$ folg. $c \lesssim'_i d$. Daraus folgt $a \lesssim b$ folg. $c \lesssim' d$
 für $\lesssim = F(\lesssim_1, \dots, \lesssim_n)$ und $\lesssim' = F(\lesssim'_1, \dots, \lesssim'_n)$.



$$\xrightarrow{F} a \lesssim b \dashrightarrow c \lesssim' d$$

$$\xrightarrow{F} b \lesssim a \dashrightarrow d \lesssim' c$$

Bew:

Fall (1): $a \neq d$, $b \neq c$

Ann: $\boxed{a \prec b}$ (ausgewählte verlässliche a und b).

Konstr. \prec_1, \dots, \prec_n um $\boxed{c \prec_i a}$ und $\boxed{b \prec_i c}$ und die
Orderung von (a, b) kommt aus \prec_i und die Orderung von
 (c, d) aus \prec_i^t . D.h. $\stackrel{(\Rightarrow)}{c \prec_i a} \prec_i^t b \prec_i^t \stackrel{(\Rightarrow)}{d}$

$\underline{a \prec_i b}$ (und $c \prec_i^t d$): $\stackrel{(\Rightarrow)}{c \prec_i^t a} \prec_i^t b \prec_i^t \underline{d}$

$b \prec_i a$ (und $d \prec_i^t c$): $b \prec_i^t d \prec_i^t \underline{c} \prec_i^t \stackrel{(\Rightarrow)}{a}$

$F(\prec_1, \dots, \prec_n) = \prec^t$

w₂-Einst.: $\underline{c \prec^t d}$ und $\underline{b \prec^t c}$

w₂-VIA: $\underline{a \prec^t b}$

\Rightarrow Transitivität: $c \prec^t d$

w₂-VIA: $\boxed{c \prec^t d}$, Richtigkeit analog.

Fall (2) : Sei $a = c \wedge b = d$

D.h.: Falls $a \leq_i b$ folgt. $b \leq'_a$ dann $\underline{a \leq b}$ folgt. $\underline{b \leq'_a}$.

Sei $c \neq a, b$

Konstr. $(\leq_1^{\prime\prime}, \dots, \leq_n^{\prime\prime})$, so dass c direkt unter b liegt &

$$a \leq_i^{\prime\prime} c \leq_i^{\prime\prime} b \quad \text{oder} \quad c \leq_i^{\prime\prime} b \leq_i^{\prime\prime} a$$

d.h. $a \leq_i b$ folgt. $a \leq_i^{\prime\prime} c$, m.t (1): $a \leq b$ folgt. $a \leq^{\prime\prime} c$

Konstr. $(\leq_1^{\prime\prime\prime}, \dots, \leq_n^{\prime\prime\prime})$, so dass b direkt unter a liegt &

$$b \leq_i^{\prime\prime\prime} a \leq_i^{\prime\prime\prime} c \quad \text{oder} \quad c \leq_i^{\prime\prime\prime} b \leq_i^{\prime\prime\prime} a$$

d.h. $a \leq_i^{\prime\prime\prime} c$ folgt. $b \leq_i^{\prime\prime\prime} c$: $a \leq^{\prime\prime\prime} c$ folgt. $b \leq^{\prime\prime\prime} c$

Konstr. $(\leq_1^{\prime\prime\prime\prime}, \dots, \leq_n^{\prime\prime\prime\prime})$

$$\overbrace{b \leq^{\prime\prime\prime\prime} c \text{ folgt. } b \leq^{\prime\prime\prime\prime} a}^{\circ\circ\circ\circ}$$

$$\Rightarrow a \leq b \text{ folgt. } b \leq^{\prime\prime\prime\prime} a$$

\Leftrightarrow folgt und ist: $a \leq b$ folgt. $b \leq^{\prime\prime\prime\prime} a$.

□