

# Sozialwahltheorie (social choice theory)

- Aggregation von Einzelpräferenzen
- politische Wahlbox
- Abstimmungen in Kommissionen
- Eurovision Song Contest

Def (soziale Welfahrtstheorie und soziale Entscheidungstheorie)

$A$ : Menge von Alternativen,  $L$ : Menge der linearen  
Ordnungen über  $A$ ,  $n$  Wähler

$F: L^n \rightarrow L$  soz. Welfahrtstheorie

$f: L^n \rightarrow A$  soz. Entscheidungstheorie

Notation:  $\leq \in L$  Präferenzrelation  
Für Wähler  $i = 1, \dots, n$  ist  $\leq_i$  die Präferenzrelation

Bsp

$$A = \{a, b, c\} \quad i \in \{1, 2\}$$

a  $\not\sim$  b  $\not\sim$  c, d.h. Wähler 1 bevorzugt c, danach dann b und dann a.

Pluronalitätswahl / (relative Mehrheitswahl)

(engl.: first-past-the-post, winner-takes-all)

Nur Erstpräferenzen, man wählt dann den Kandidaten, der die meisten Stimmen bekommt.  
Der gewählte Kandidat wird oft nur von einer Minderheit unterstützt.

Pluronalitätswahl in 2 Runden

1. Runde: Die Kandidaten mit den meisten Stimmen

2. Runde: Stichwahl

## Präferenzwahl mit übertragbaren Stimmen

(cycl. Instant Runoff Voting)

Jeder Wähler gibt eine Präferenzliste ab.

Es werden dann in Runden immer die Kandidaten mit den wenigensten Erstpräferenzen eliminiert, bis ein Kandidat die Majorität bei den Erstpräferenzen hat.

## Beispiel

23

Wahlr.

	8	6	4	3	1	1	-
1.4	e	x	x	c	x	x	-
3	x	x	c	x	c	c	-
2	x	c	x	x	x	x	-
1	c	e	x	x	b	e	-
0	x	x	e	e	e	x	-

Borda - Gewinner

$\rightarrow$  auch b = 62 Pkt.

$$e = 4 \times 8 + 6 \times 1 + 4 \times 0 + 3 \times 0 + 1 \times 0 \\ + 1 \times 1 = 39 \text{ Pkt.}$$

b > c > d > e > a

Pluralitätswahl gewinner: e

Pluralitätswahl mit 2 Rude: a

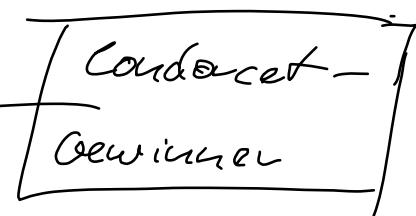
$$e: 8 + 1 = 9$$

$$a: 6 + 4 + 3 + 1 = 14$$

IRV: c

Condorcet:

	a	b	c	d	e
a	-	0 0 0 1			
b	1	-	1 1 1		
c	1	0	-		
d	1	0	1	-	
e	0	0	1	1	-



$$d(a, b) = 7$$

$$d(b, a) = 16$$

## Condorcet-Methode

Jeder Wähler gibt eine Präferenzliste ab.

Es gewinnt der Kandidat, der bei einem paarweisen Vergleich immer gewinnt.

## Condorcet-Paradox

$$A \lessdot_1 B \lessdot_1 C$$

$$B \lessdot_2 C \lessdot_2 A$$

$$C \lessdot_3 A \lessdot_3 B$$

	A	B	C
A	—	0	1
B	1	—	0
C	0	1	—

Es gibt es  
keinen Gewinner

$$\boxed{A \lessdot B \quad B \lessdot C} \quad C \not\lessdot A$$

## Schuhze-Methode

Debian, Wikimedia, Piratenpartei, KDE e.V., Gentoo  
nutzen diese Methode

Condorcet-Methode ergibt nun den Fall, dass  
es keinen Condorcet-Gewinner gibt.

$d(X, Y)$ : die Anzahl der paarweisen Vergleiche, bei denen  
 $X$  gegenüber  $Y$  gewonnen hat.

Pfad  $c_1, \dots, c_n$  zw.  $X$  und  $Y$  mit Stärke  $\geq z$  f.d.w.

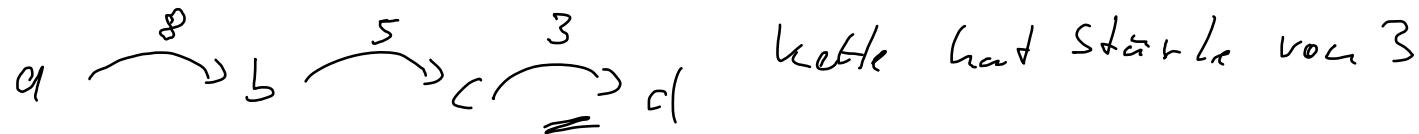
1.  $c_1 = X$

2.  $c_n = Y$

3.  $d(c_i, c_{i+1}) \geq z$  für alle  $i = 1, \dots, n-1$

4.  $d(c_i, c_{i+1}) \geq z$  für alle  $i = 1, \dots, n-1$  und ex.  $j$   
mit  $d(c_j, c_{j+1}) = z$ .

$B_{SP}$

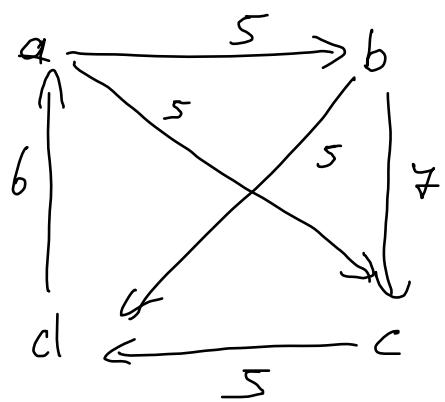


Wir def.  $p(X, Y) = z$  als maximales  $z$ , so dass es einen Pfad der Starke  $z$  von  $X$  nach  $Y$  gibt, und  $p(X, Y) = 0$  falls kein Pfad ex.

Der Schulze-Gewinner ist der Condorcet-Gewinner, wenn dieser ex., sonst ist ein potenzieller Gewinner ein Kandidat  $A$  für den gilt, dass  $p(A, X) \geq p(X, A)$  für alle  $X \neq A$ .

3	2	2	2	
a	d	c	c	
b	a	b	b	
c	b	c	d	
d	c	a	a	

	a	b	c	d
a	-	1	1	0
b	0	/		
c	0	/		
d	1	0	/	/



$p(A, X) \geq p(X, A) \quad \forall X \neq A$   
 $\rightarrow$  pot. Gewinne bei  $b, d$ .

d(:, i)	a	b	c	d
a	/	5	5	3
b	4	/	7	5
c	4	2	/	5
d	6	4	4	/

p(:, i)	a	b	c	d
a	-	5	5	5
b	5	/	7	5
c	5	5	/	5
d	6	5	5	/

## Borda - Wahl

Jeder Kandidat wird für eine Wahl auf Rang  $i$  mit  $k-i$  Punkten belohnt, wenn es  $k$  Kandidaten gibt. Derjenige mit der höchsten Punktsumme gewinnt.

## Arrow's Unmöglichkeitsresultat

1. Einstimmigkeit: Für alle  $\prec \in L$ :  $F(\underbrace{\prec, \dots, \prec}_{L = 1, \dots, n}) = \prec$

2. Partielle Einstimmigkeit: Für alle  $\prec_1, \dots, \prec_n, \prec \in L$  mit  $F(\prec_1, \dots, \prec_n) = \prec$  folgt aus  $a \prec_i b$  für alle  $i = 1, \dots, n$ , dass  $a \prec b$ .

3. nicht-diktatorisch: Ein Wähler  $i$  heißt Diktator, für eine soz. Wohlfahrtsfkt.  $F$ , falls für alle  $\prec_1, \dots, \prec_n$  gilt  $F(\underbrace{\prec_1, \dots, \prec_i, \dots, \prec_n}_{\text{ist } i}, \prec_i) = \prec_i$ .  $F$  heißt nicht-diktatorisch, falls es keinen Diktator gibt.

3. Unabhängigkeit von irrelevanten Alternativen (UIA):  
Ob  $a \prec b$  gilt, sollte nur von den Präferenzen der Wähler zwischen  $a$  und  $b$  abhängen.  
Für alle  $\prec_1, \dots, \prec_n, \prec'_1, \dots, \prec'_n \in L$  muss gelten:

Falls  $\leq = F(\leq_1, \dots, \leq_n)$  und  $\leq' = F(\leq'_1, \dots, \leq'_n)$   
und  $a \leq_i b$  folgt.  $a \leq'_i b$  für alle  $i = 1, \dots, n$ ,  
so impliziert das  $a \leq b$  folgt.  $a \leq' b$ .

Bew: Partielle Eindeutigkeit impliziert Eindeutigkeit.

Satz 2 Aus Eindeutigkeit (1) und VAT (3) folgt  
partielle Eindeutigkeit (1').

Bew:

Seien  $\leq_1, \dots, \leq_n \in L$  mit  $a \leq_i b$  für alle  $i$ .

Sei  $\leq = F(\leq_1, \dots, \leq_n)$ . Betrachte  $\leq'_1, \dots, \leq'_n$ ,  
 $\leq'_i = \leq_i$  für alle Wälder  $i$ , w.g. Widerspruch.  
 $\leq' = F(\leq'_1, \dots, \leq'_n) = F(\leq_1, \dots, \leq_n) = \leq$ . D.h.  
insbesondere  $\underline{a \leq' b}$ . w.g. VAT muss  $\underline{a \leq b}$ .