



Entscheidungstheorie Teil 5

Thomas Kämpke

Inhalt

- Bestimmung von multiattributiven Präferenzfunktionen
- Präferenzbestimmung durch lineare Optimierung
- Allgemeine Form eines linearen Programms
- Simplexalgorithmus
- Additive Wertfunktion und lineare Programme



Bestimmung von multiattributiven Präferenzfunktionen (1/1)

„holistischer Ansatz“

1. Bestimmung der tatsächlichen Präferenzen auf einer Bezugsmenge, d.h. „kleinen“ Menge von realistischen Alternativen.
2. Extrapolation

Präferenzbestimmung durch lineare Optimierung (1/6)

Optimierung ohne Nebenbedingung („frei“)

$$\min f(x) \quad \text{oder} \quad \max f(x) \quad (\rightarrow \min - f(x))$$

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \quad f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^1$$

Ein **lokales Minimum** liegt allenfalls dort, wo $f'(x) = 0$ ($n=1$)

$$\text{bzw.} \quad \text{grad } f(x) = \left(\frac{\partial}{\partial x_1} f(x), \dots, \frac{\partial}{\partial x_n} f(x) \right) = 0 \quad (n > 1)$$

Ist lokales Minimum auch **global**?

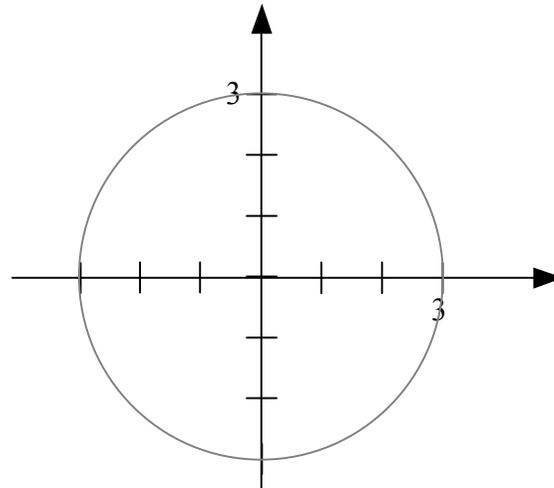
Präferenzbestimmung durch lineare Optimierung (2/6)

Optimierung mit Nebenbedingung

$$\min 8x_1 - 2x_2$$

$$\text{so dass } x_1^2 + x_2^2 \leq 9$$

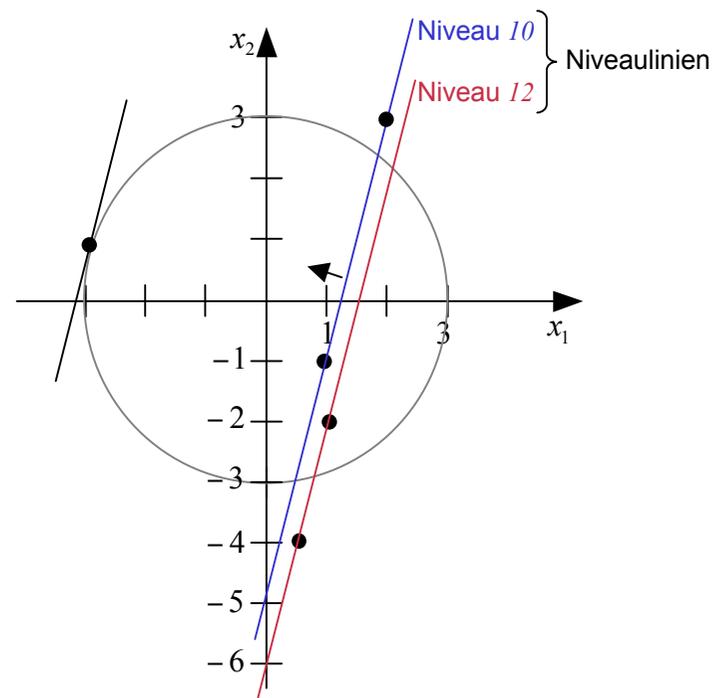
Die „Zielfunktion“ $8x_1 - 2x_2$ wird nicht über ganz \mathbb{R}^2 , sondern nur über das Kreisinnere minimiert



Präferenzbestimmung durch lineare Optimierung (3/6)

Zielfunktion nimmt z.B. den Wert 10 an („Niveau“)

$$8x_1 - 2x_2 = 10 \Leftrightarrow 2x_2 = 8x_1 - 10 \Leftrightarrow x_2 = 4x_1 - 5$$



Lokales Minimum liegt auf dem Rand!

$$8x_1 - 2x_2 = 12 \Leftrightarrow \dots\dots x_2 = 4x_1 - 6$$

Präferenzbestimmung durch lineare Optimierung (4/6)

Komplizierteres Problem durch mehrere Nebenbedingungen

$$\min 8x_1 - 2x_2$$

$$\text{so dass } x_1^2 + x_2^2 \leq 9$$

$$(x_1 - 1)^2 + \left(x_2 - \frac{1}{2}\right)^2 \leq 4 \quad \text{Kreis um } \begin{pmatrix} 1 \\ -0.5 \end{pmatrix} \text{ mit Radius } 2$$

mehrere Nebenbedingungen sind immer als Konjunktion aufzufassen!

Präferenzbestimmung durch lineare Optimierung (5/6)

Bei mehreren Nebenbedingungen ist das einfachste Problem linear in Zielfunktion und Nebenbedingung.

Beispiel

$$\max \quad 0.1 * K + 0.05 * S$$

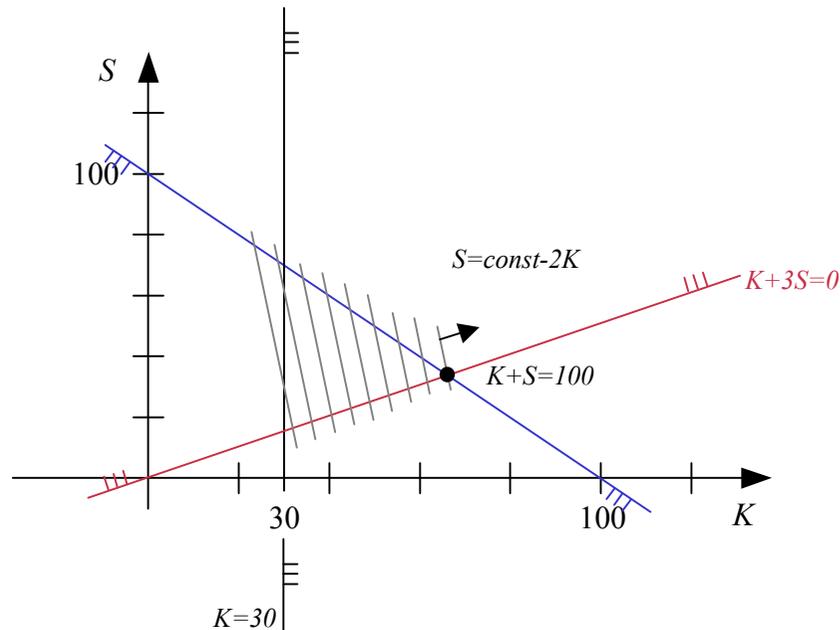
$$\text{so dass (s.d.)} \quad K + S \leq 100$$

$$K \geq 30$$

$$K - 3S \leq 0$$

$$K, S \geq 0$$

Präferenzbestimmung durch lineare Optimierung (6/6)



- Maximalwert

Schraffierte Region : umschließt Zulässigkeitsbereich

Zielfunktion $0.1 * K + 0.05 * S = const$

$$\Leftrightarrow 2K + S = const$$

$$\Leftrightarrow + S = const - 2K$$

Allgemeine Form eines linearen Programms (1/2)

$$\begin{array}{l}
 \min c_1 x_1 + \dots + c_n x_n \\
 \text{so dass (s.d.) } a_{11} x_1 + \dots + a_{1n} x_n = b_1 \\
 \qquad \qquad \qquad \vdots \\
 \qquad \qquad \qquad a_{m1} x_1 + \dots + a_{mn} x_n = b_m \\
 \\
 \underbrace{x_1 \dots x_n \geq 0}_{\text{VZ Bedingung}}
 \end{array}
 \left. \vphantom{\begin{array}{l} \min \\ \text{so dass} \\ \vdots \\ \text{so dass} \\ \\ \underbrace{x_1 \dots x_n \geq 0} \end{array}} \right\} \begin{array}{l} \\ \\ \\ \text{eigentliche} \\ \text{Nebenbedingungen} \\ \\ \end{array} \left. \vphantom{\begin{array}{l} \min \\ \text{so dass} \\ \vdots \\ \text{so dass} \\ \\ \underbrace{x_1 \dots x_n \geq 0} \end{array}} \right\} \text{Standardform}$$

Jedes LP kann auf diese Form gebracht werden, z.B. durch Schlupfvariablen

$$3x_1 + 11x_2 + 9x_4 + x_5 \leq 88$$

↓

$$3x_1 + 11x_2 + 9x_4 - x_5 + s = 88$$

$$s \geq 0 \quad \text{reelle Schlupfvariable.}$$

viele andere „Transformationen“
oder Tricks zur Erzeugung der
Standardform.

Allgemeine Form eines linearen Programms (2/2)

Problem nur sinnvoll, wenn Anzahl Variablen $>$ Anzahl Gleichungen also $n > m$. Ansonsten wäre Lösung eindeutig bestimmt oder das Gleichungssystem überbestimmt (keine Lösung)

L in Optimierung entspielt. Suche in „Unterraum“ bzw. verschobenen Unterraum.

Der **Simplexalgorithmus** löst LP in Standardform

Visualisierung immer mit Vorbehalt, z.B. Problem mit 2 Variablen hat höchstens 1 Gleichung.

Bei 2 Variablen und 3 Ungleichungen \rightsquigarrow Transformation auf Problem mit 5 Variablen und 3 Gleichungen

Simplexalgorithmus (1/2)

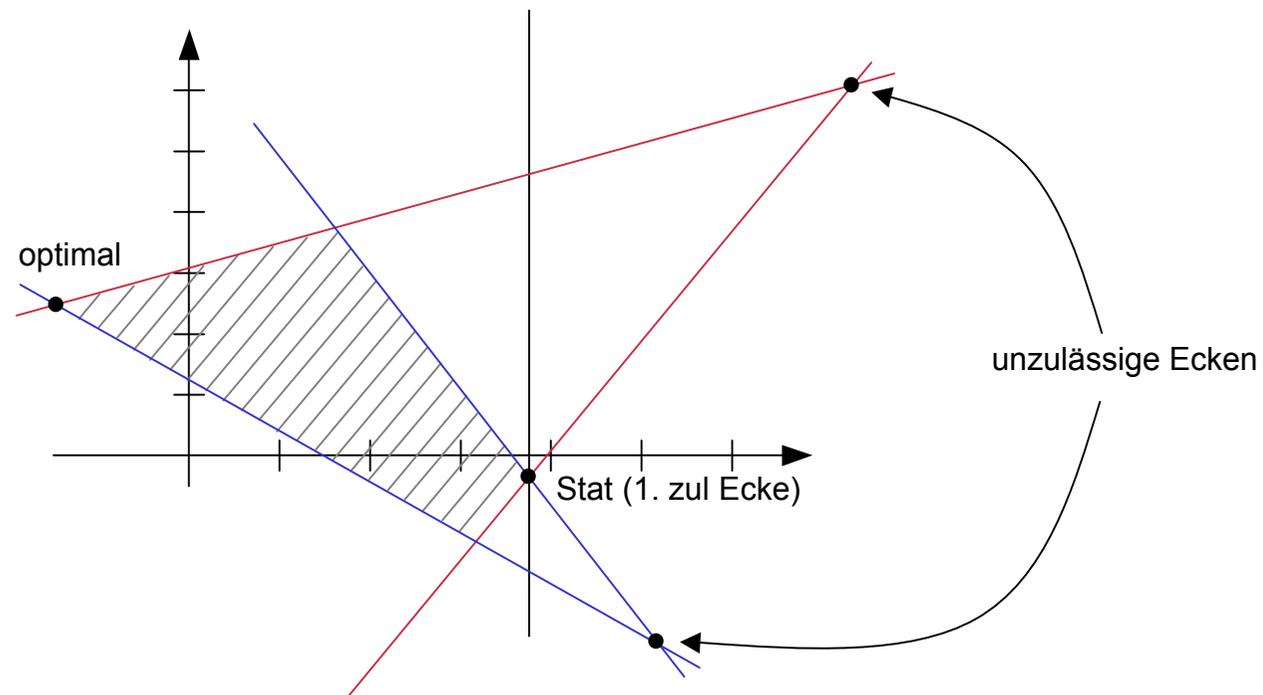
Jede Ecke (Extremalpunkt) des Zulässigkeitsbereichs entspricht – von Sonderfällen abgesehen – einer Auswahl von Spalten der Nebenbedingung. Die Spalten bilden sogar Basis des \mathbb{R}^m .

1. Bestimmung einer zulässigen Ecke/Basis

Ecke  gehört zum Zulässigkeitsbereich

2. Bestimmung einer optimalen Ecke durch Folge benachbarter, zulässiger Ecken entlang der sich der Zielfunktionswert verbessert.

Simplexalgorithmus (2/2)



Additive Wertfunktion und lineare Programme (1/14)

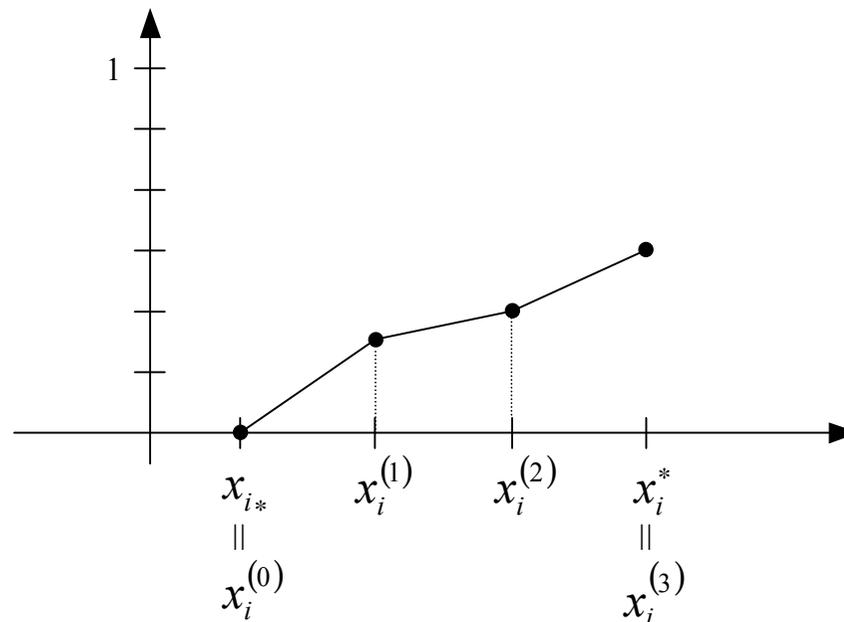
Für eine Wertfunktion $v(x_1, \dots, x_n) = k_1 v_1(x_1) + \dots + k_n v_n(x_n)$ mit

1. $v_i(x_{i*}) = 0$ $v_i(x_i^*) = 1$
2. $v_i \uparrow$ (alle maximierten Funktionen monoton steigend)
3. $k_1, \dots, k_n \geq 0$
4. $k_1 + \dots + k_n = 1$

werden die Gewichte in die Funktionen „gezogen“, d.h. $k_i v_i(x_i) \rightarrow v_i(x_i)$
(Dann ist $v_i(x_{i*}) = k_i < 1$)

Additive Wertfunktion und lineare Programme (2/14)

Jede einattributive Wertfunktion wird als stückweise linear angesetzt, wobei Stützstellen für das Intervall $[x_{i*}, x_i^*]$ vorgegeben werden:



Additive Wertfunktion und lineare Programme (3/14)

GROSSER Trick

nicht die Stückstellen, sondern die Werte der einattributiven Wertfunktionen an den Stückstellen werden zu Variablen des linearen Programms:

$$v_i(x_i^{(0)}) = 0 \quad \rightarrow \quad x_1 = 0$$

$$v_i(x_i^{(1)}) - v_i(x_i^{(0)}) + \delta \geq 0 \quad \rightarrow \quad x_2 - x_1 + \delta \geq 0$$

$$v_i(x_i^{(2)}) - v_i(x_i^{(1)}) + \delta \geq 0 \quad \rightarrow \quad x_3 - x_2 + \delta \geq 0$$

$$v_i(x_i^{(3)}) - v_i(x_i^{(2)}) + \delta \geq 0 \quad \rightarrow \quad x_4 - x_3 + \delta \geq 0$$

↑
Nebenbedingung

δ : Mindestwertunterschied, $\delta \geq 0$.

Zielfunktion $\max \delta = \max 0 * x_1 + \dots + 1 * \delta$

Additive Wertfunktion und lineare Programme (4/14)

max δ

$$\text{s.d. } v_i(x_i^{(j+1)}) - v_i(x_i^{(j)}) + \delta \geq 0 \quad \forall i = 1 \dots n$$
$$\forall j = 1 \dots m_i$$

$$\sum_{i=1}^n v_i(x_i^{(m_i)}) = 1$$

$$v_i(x_i^{(0)}) = 0 \quad i = 1 \dots n$$

$$v_i(x_i^{(j)}) \delta \geq 0$$

LP mit Monotoniebedingung für jede einattributive Wertfunktion und Normierung für gesamte Funktion.

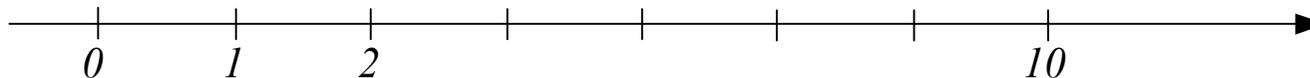
Additive Wertfunktion und lineare Programme (5/14)

Nun folgt Bezugsmenge, d.h. Bewertung auf einer vorgegebenen Menge B von Alternativen

$$\text{z.B. } (5, 2, 8) \prec (4, 3, 10)$$

$$[x_{i*}, x_i^*] = [0, 10] \quad i = 1, 2, 3$$

$$\text{Stützstellen } x_i^{(5)} = j, \quad j = 0, \dots, 10$$



Präferenzfunktion wird umgesetzt in

$$v_1(4) + v_2(3) + v_3(10) - v_1(5) - v_2(2) - v_3(8) + \delta \geq 0$$

Additive Wertfunktion und lineare Programme (6/14)

Beispiel

$(5.6, 2, 8) \prec (4, 3.5, 10)$ Interpolation zwischen Stützstellen erforderlich

$$v_1(4) + \frac{1}{2}v_2(3) + \frac{1}{2}v_2(4) + v_3(10) - 0.6v_1(6) - 0.4v_1(5)$$

$$-v_2(2) - v_3(8) + \delta \geq 0$$

linear in Problemvariablen!

Additive Wertfunktion und lineare Programme (7/14)

$$\Rightarrow \max \delta$$

$$\sum_{i=1}^n v_i(x_i^A) - \sum_{i=1}^n v_i(x_i^B) + \delta > 0 \quad \forall A, B \in B \text{ mit } B \prec A$$

$$\sum_{i=1}^n v_i(x_i^{(m_i)}) = 1$$

$$v_i(x_i^{(i+1)}) - v_i(x_i^{(j)}) + \delta \geq 0 \quad \forall i = 1 \dots n$$

$$\forall j$$

$$v_i(x_i^{(0)}) = 0$$

$$v_i(x_i^{(i)}), \quad \delta \geq 0$$

LP zur Extrapolation einer Bewertung über Bezugsmenge mittels additiver Wertfunktion

Additive Wertfunktion und lineare Programme (8/14)

Optimalwert $\delta > 0 \Leftrightarrow$ Präferenzen über B mittels streng monotonen, einattributiven Wertfunktionen darstellbar.

Gibt es eine optimale Lösung mit $\delta > 0$, so ist der Wert einer beliebigen Alternative A .

$$v(x_1^A, \dots, x_n^A) = \sum_{i=1}^n \underbrace{v(x_1^A)}_{\substack{\uparrow \\ \text{Variable der optimalen Lösung oder} \\ \text{linearen Interpolation davon}}}$$

alle Alternativen sind (!) bewertet.

Additive Wertfunktion und lineare Programme (9/14)

Extrapolation einer Bewertung von B (z.B. $|B|=10$) auf eine Menge A
(z.B. $|A|=5000$)

1. Bestimmung (Erfragung, „expert judgement“) von Präferenzen über B .
2. Lösung des LPs
3. Einsetzen und sortieren (absteigend) von $v(x_1^A, \dots, x_n^A)$ für alle $A \in \mathcal{A}$.

Additive Wertfunktion und lineare Programme (10/14)

	Name	Sanierungsbedarf	Lage-rungs-zustand	Abwas-serbe-seitig.	WGK1	WGK2	WGK3
(1)	J134 3	nein	RdT	nein	50	55820	0
(2)	J013 5	nein	SdT	nein	0	23000 0	200
Welche Alternative ist gefährlicher, (1) oder (2)?							
1 ist gefährlicher							

Paarvergleich mit
 $n=6$ Attributen

Additive Wertfunktion und lineare Programme (11/14)

	Name	Sanierungsbedarf	Lagezustand	Abwasserbe-seitig.	WGK1	WGK2	WGK3
(1)	J102	mittel	grMgl	nein	0	3100	19000
(2)	J001	mittel	leMgl	ja	1400	65300	17000
(3)	J000	nein	RdT	ja	73000	32700	17690
(4)	J269	mittel	grMgl	ja	33000	2000	0
(5)	J207	gering	leMgl	nein	15000	80000	0
(6)	J055	hoch	grMgl	nein	0	39200	0
(7)	J014	nein	RdT	nein	0	36000	120
(8)	J134	nein	RdT	nein	50	55820	0
(9)	J013	nein	SdT	nein	0	23000	200

B

Additive Wertfunktion und lineare Programme (12/14)

	Wert	Name	Sanie- rungs- bedarf	Lage- rungs- zustand	Abwas- serbe- seitig.	WGK1	WGK2	WGK3
(1)	J1587	0.8300	hoch	grMgl	nein	362400	38900 0	20800
(2)	J0023	0.7603	mittel	grMgl	ja	55000	2600	63000
(3)	J0004	0.6280	hoch	grMgl	ja	10000	11000 0	0
(4)	*J1021	0.5854	mittel	grMgl	nein	0	3100	19000
(5)	*J0019	0.5755	mittel	RdT	ja	1400	65300	17000
(6)	*J0005	0.5656	nein	grMgl	ja	73000	32700 0	17690 0
(7)	J0122	0.5638	hoch	grMgl	ja	4000	2200	0
(8)	*J2699	0.5556	mittel	grMgl	ja	33000	2000	0
(9)	J0413	0.5556	hoch	grMgl	ja	3500	1200	0
(10)	J0169	0.5548	mittel	grMgl	nein	80000	23000 0	0
...								

A
*absteig-
end
sortiert*

Additive Wertfunktion und lineare Programme (13/14)

	Wert	Name	Sanie- rungs- bedarf	Lage- rungs- zustand	Abwas- serbe- seitig.	WGK1	WGK2	WGK3
(91)	J2454	0.2307	gering	leMgl	nein	0	47000	0
(92)	J0313	0.2290	nein	RdT	ja	2700	2800	0
(93)	J0110	0.2284	nein	RdT	ja	0	5150	400
(94)	J1191	0.2280	gering	leMgl	nein	0	41000	0
(95)	J0307	0.2280	gering	leMgl	nein	0	41000	0
(96)	J2608	0.2280	gering	leMgl	nein	0	41000	0
(97)	J2029	0.2276	mittel	leMgl	nein	0	3400	0
(98)	J2452	0.2254	nein	RdT	ja	200	40000	0
(99)	J2693	0.2197	mittel	leMgl	nein	0	1400	0
(100)	J0242	0.2164	mittel	leMgl	nein	0	1000	0
...								

A
*absteig-
end
sortiert*

Additive Wertfunktion und lineare Programme (14/14)

	Wert	Name	Sanie- rungs- bedarf	Lage- rungs- zustand	Abwas- serbe- seitig.	WGK1	WGK2	WGK3
(180)	J1227	0.0846	nein	RdT	nein	0	700	0
(181)	J0805	0.0833	nein	RdT	nein	0	540	0
(182)	J0205	0.0780	nein	RdT	nein	0	250	0
(183)	J1814	0.0780	nein	RdT	nein	0	250	0
(184)	J1188	0.0774	nein	RdT	nein	50	120	0
(185)	J1296	0.0770	nein	RdT	nein	50	100	0
(186)	J0610	0.0770	nein	RdT	nein	0	200	0
(187)	J2573	0.0770	nein	RdT	nein	0	200	0
(188)	J0803	0.0756	nein	RdT	nein	0	130	0
(189)	J0248	0.0730	nein	RdT	nein	0	0	0

A
absteig-
end
sortiert