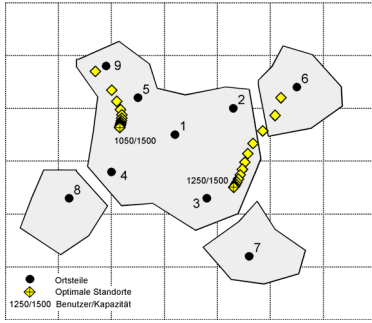


Modelle in der Raumplanung II

Klaus Spiekermann
Michael Wegener

6
Standorte öffentlicher Einrichtungen
19. Mai 2009



Lehrveranstaltung "Modelle in der Raumplanung" Sommer 2009

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Aufgabenstellung:

- Bestimmung von **Einzugsbereichen** öffentlicher Einrichtungen (**Allocation**).
- Bestimmung von **optimalen Standorten** für öffentliche Einrichtungen (**Location**).

Grundmodell:

- Jeder Nutzer nutzt **genau eine** Einrichtung.
- Die **Zahl der Einrichtungen** wird durch die Behörde festgelegt.
- Die **Zuordnung** von Nutzern zu Einrichtungen erfolgt durch die Behörde.

2

Einzugsbereiche öffentlicher Einrichtungen

Gegeben:

- n Nachfrageorte i mit Nachfrage N_i
- m Angebotsorte (Einrichtungen) j

Gesucht:

die **Zuordnung** aller Nutzer zur jeweils **nächsten** Einrichtung.

Zielfunktion:

$$\min_a \sum_i \sum_j a_{ij} N_i d_{ij}$$

← Entfernung zwischen i and j

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{wenn die Nachfrage in } i \text{ dem Angebot in } j \text{ zugeordnet ist.} \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

4

Theorie

Standorte öffentlicher Einrichtungen

auf einer **Ebene (ohne Netz)**

Gegeben:

- n Nachfrageorte i mit Nachfrage N_i und Koordinaten x_i, y_i

Gesucht:

- m Angebotsorte (Einrichtungen) j und Koordinaten p_j, q_j

Zielfunktion:

$$\min_{a,p,q} \sum_i \sum_j a_{ij} N_i d_{ij}$$

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{wenn die Nachfrage in } i \text{ dem Angebot in } j \text{ zugeordnet ist.} \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

mit

$$d_{ij} = \sqrt{(x_i - p_j)^2 + (y_i - q_j)^2}$$

5

Standorte öffentlicher Einrichtungen

auf einer **Ebene (ohne Netz)**

A. **Eine** Einrichtung ($m = 1$)

Lösungsalgorithmus (Lösung immer optimal):

- Wähle **beliebigen** Standort p_1, q_1 .
- Berechne** neues $p_1 = \frac{\sum_i N_i x_i}{\sum_i N_i}$
- Berechne** neues $q_1 = \frac{\sum_i N_i y_i}{\sum_i N_i}$
- Gehe nach (2), bis keine **Veränderung** in p_1, q_1 mehr.

6

Quellen: Wilson und Kirkby (1975); Ottensmann (1985)

Standorte öffentlicher Einrichtungen

auf einer **Ebene (ohne Netz)**

B. **Mehrere** Einrichtungen ($m > 1$)

Lösungsalgorithmus (Lösung nicht immer optimal):

- Wähle beliebige **Kombination** von Standorten p_j, q_j .
- Ordne alle Nachfrageorte der **nächsten** Einrichtung zu.
- Berechne** neue $p_j = \frac{\sum_i a_{ij} N_i x_i}{\sum_i a_{ij} N_i}$
- Berechne** neue $q_j = \frac{\sum_i a_{ij} N_i y_i}{\sum_i a_{ij} N_i}$
- Gehe nach (3), bis keine **Veränderung** in p_j, q_j mehr.
- Gehe nach (2), bis keine **Veränderung** in p_j, q_j mehr.

7

Quellen: Wilson und Kirkby (1975); Ottensmann (1985)

Standorte öffentlicher Einrichtungen

in einem **Netz**

Gegeben:

- n Nachfrageknoten i mit Nachfrage N_i in einem Netz
- Streckendaten (Anfangs-, Endknoten, Zeit, Kosten)
- Linienaten (Route, Abfahrtszeiten oder -frequenzen)

Gesucht:

- m Einrichtungen an Knoten j mit Angebot W_j

Zielfunktion:

$$\min_{a,W} \sum_i \sum_j a_{ij} N_i c_{ij}$$

← Fahrzeiten/kosten zwischen Knoten i und Knoten j

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{wenn die Nachfrage in } i \text{ dem Angebot in } j \text{ zugeordnet ist.} \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

8

Standorte öffentlicher Einrichtungen in einem **Netz**

Lösungsalgorithmus (Ergebnis nicht immer optimal):

- (1) Berechne **kürzeste Wege** zwischen allen Knoten.
- (2) Wähle beliebige **Kombination** von Standorten.
- (3) Berechne Gesamtreisezeit/kosten von **allen** Nachfrageknoten zur jeweils **nächsten** Einrichtung.
- (4) Ersetze jeden Einrichtungsstandort **vorübergehend** durch jeden nicht berücksichtigten Standort; berechne Gesamtreisezeit/-kosten nach (3); mache Tausch **permanent**, wenn Ergebnis günstiger.
- (5) Wiederhole (4), bis ein voller Durchlauf aller Knoten keine **Verbesserung** mehr bringt.

9

Quelle: Ottensmann (1985)

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Allgemeines Modell:

Welches Angebot W_j führt bei **freier** Wahl der Einrichtung durch die Nutzer zu **minimalen** Wegen?

$$\min_W \frac{1}{\beta} \sum_i \sum_j s_{ij} \ln s_{ij} + \sum_i \sum_j s_{ij} c_{ij}$$

mit (siehe Huff-Modell):

$$s_{ij} = \frac{W_j^\alpha \exp(-\beta c_{ij})}{\sum_j W_j^\alpha \exp(-\beta c_{ij})} N_i$$

10

Quellen: Leonardi (1981), Revelle (1987)

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Erweiterungen des Grundmodells

1. Nutzer nutzen **mehrere** Einrichtungen.
2. Nutzer **wählen** die zu nutzenden Einrichtungen **selbst**.
3. Die Einrichtungen **unterscheiden sich** nach
 - **Kapazität,**
 - **Attraktivität,**
 - **Nutzungsgebühren,**
 - **Öffnungszeiten,**
 - usw.
4. Die **Netzkapazität** ist beschränkt.
5. Die **Zahl** der Einrichtungen ist **flexibel**.

11

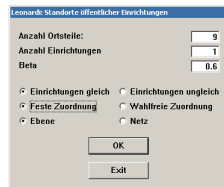


Standorte öffentlicher Einrichtungen

Das Programm **<Leonardi>** ermittelt **optimale Standorte** für **öffentliche Einrichtungen** in einer **fiktiven Stadt** mit 23.000 Einwohnern in neun Ortsteilen.

Verfügbare **Optionen:**

- Anzahl **Ortsteile**
- Anzahl **Einrichtungen**
- Raumwiderstand **Beta**
- Einrichtungen **gleich** oder **ungleich**
- **Feste** Zuordnung oder **Wahlfreie** Zuordnung
- **Ebene** oder **Netz**



Das Programm wählt einen oder mehrere beliebige **Anfangspunkte**, zeigt die gefundenen Standorte jeder **Iteration** und berechnet für den optimalen Standort die **Summe aller Wege** und den **längsten Weg**.

13

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gegeben:
Eine Stadt mit neun Ortsteilen und 2.300 Benutzern



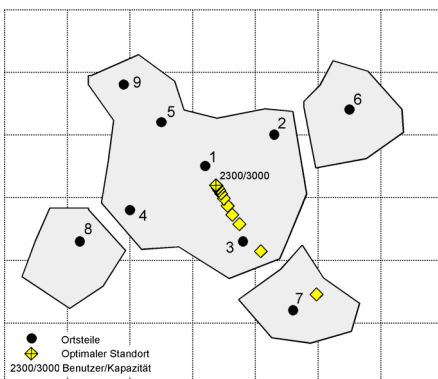
14

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
eine Einrichtung ohne Netz mit Zuordnung zur nächsten Einrichtung

Summe Wege: 8.137 km/Tag
Längster Weg: 2,4 km

Das Ergebnis ist der Standort mit den insgesamt kürzesten Wegen



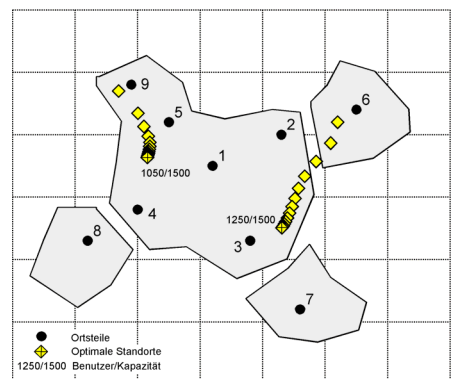
15

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
zwei Einrichtungen ohne Netz mit Zuordnung zur nächsten Einrichtung

Summe Wege: 5.875 km/Tag
Längster Weg: 2,2 km

Bei mehr Standorten ergeben sich kürzere Wege



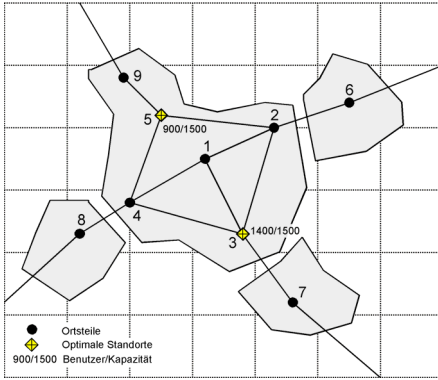
16

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
zwei Einrichtungen im Netz mit Zuordnung zur nächsten Einrichtung

Summe Wege:
6.801 km/Tag
Längster Weg:
3,0 km

Das Ergebnis sind Standorte in der Nähe der optimalen Standorte und längere Wege



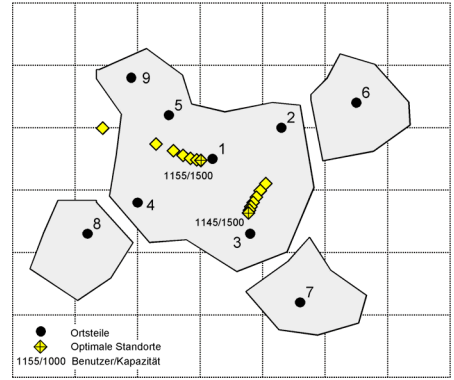
17

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
zwei gleiche Einrichtungen ohne Netz mit wahlfreier Zuordnung ($\beta = 0,6$)

Summe Wege:
7.921 km/Tag
Längster Weg:
3,2 km

Bei freier Wahl der Einrichtung ergeben sich zentralere Standorte und längere Wege



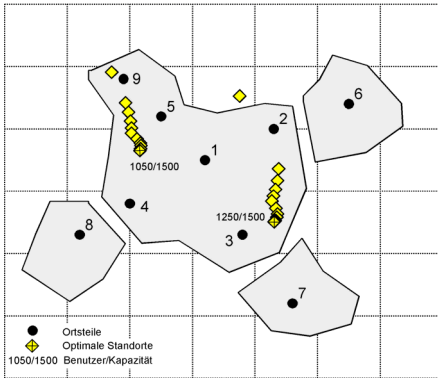
18

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
zwei gleiche Einrichtungen ohne Netz mit wahlfreier Zuordnung ($\beta = 15$)

Summe Wege:
5.875 km/Tag
Längster Weg:
3,2 km

Bei hohem β ist das Ergebnis identisch mit der Zuordnung zur nächsten Einrichtung



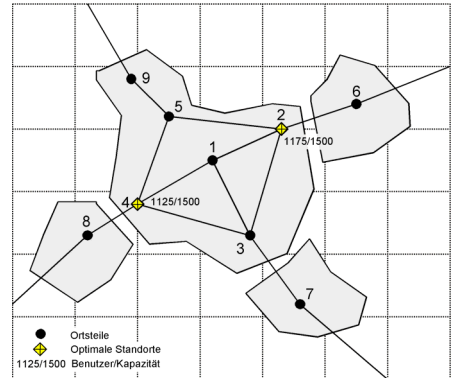
19

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
zwei gleiche Einrichtungen im Netz mit wahlfreier Zuordnung ($\beta = 0,6$)

Summe Wege:
8.425 km/Tag
Längster Weg:
3,8 km

Bei freier Wahl der Einrichtung werden andere Standorte optimal und die Wege länger



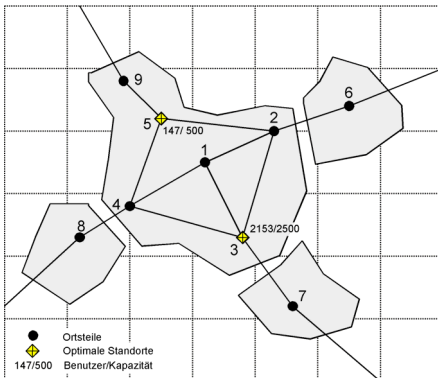
20

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
zwei ungleiche Einrichtungen im Netz mit wahlfreier Zuordnung ($\beta = 0,6$)

Summe Wege:
9.438 km/Tag
Längster Weg:
4,7 km

Die attraktivere Einrichtung wird mehr besucht, und die Wege werden länger.



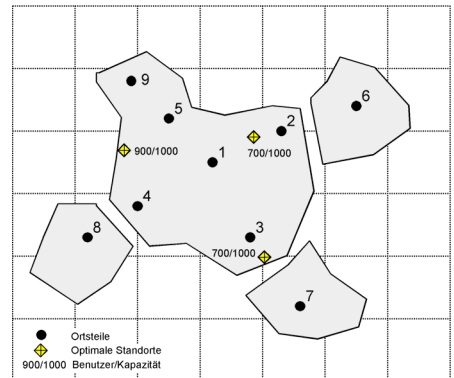
21

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Gesucht:
drei gleiche Einrichtungen ohne Netz mit Zuordnung zur nächsten Einrichtung

Summe Wege:
4.617 km/Tag
Längster Weg:
1,7 km

Mehrere kleine dezentrale Einrichtungen ergeben die kürzesten Wegelängen.



22

Standorte öffentlicher Einrichtungen

Fazit:

Die zunehmende Zentralisierung öffentlicher Einrichtungen in immer **größeren Einheiten** führt zu **längeren** Wegen.

Mehr und **kleinere** wohnungsnaher Einrichtungen resultieren in **kürzeren**, zu **Fuß** oder mit dem **Rad** zurückzulegenden Wegen.

Die Anordnung öffentlicher Einrichtungen an Haltepunkten des **schienengebundenen** öffentlichen Personenverkehrs führt zu **größeren** Einrichtungen und **längeren** Wegen.

Größere **Wahlfreiheit** in der **Nutzung** der Einrichtungen führt zu **zentralen** Einrichtungen und **längeren** Wegen.

23

Weitere Informationen

Wilson, A.G., Kirkby, M.J. (1975): *Mathematics for Geographers and Planners*. Oxford: Clarendon Press (ZB, BR).

Leonardi, G. (1981): A unifying framework for public facility location problems. *Environment and Planning A* 13, 1001-1028 und 1085-1108 (BR).

Ottensmann, J.R. (1985): *BASIC Microcomputer Programs for Urban Analysis and Planning*. New York: Chapman and Hall (BR).

24