$\rightarrow \textbf{Traversal oder S-Shape-Strategie}$

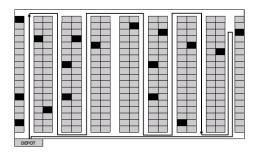


Abbildung 1: Traversal Routing¹

Tabelle 1: Verwendete Notation für das OBP

Indizes und Indexmengen

i	Kundenbestellungen $i \in \{1, \ldots, n\}$
j	Batches $j \in \{1, \ldots, n\}$
k	Anzahl von Gänge $k \in \{1, \dots, K\}$
Parameter	

m_i	Menge von Artikeln in der Bestellung i
Q	Kapazität des Kommissionierwagens
L	Länge des Ganges
w	Abstand zwischen zwei Gänge
M	ausreichende große Zahl

Entscheidungsvariablen

x_{ij}	binäre Variable, die den Wert 1 nimmt, wenn die Bestellung i in dem Batch
	j zugeordnet wird.
x_{ij}	binäre Variable, die den Wert 1 nimmt, wenn die Bestellung j nur in dem
	Batch j zugeordnet wird.

In Anlehnung an Koch, Sören (2014), S.22

Parameter

 d_{ik}

steht für den maximalen vertikalen Abstand, der der Kommissionierer bei der Bedienung des Auftrags i, entlang des Ganges k ausgehend vom vorderen Gang laufen sollte. Wenn der Auftrag i keine Artikeln zum picken entlang des Ganges k enthält, nimmt d_{ik} den Wert Null.

Entscheidungsvariablen

 y_{jk} binäre Variable, die den Wert 1 nimmt, wenn der Kommissionierer bei der Bedienung des Batches j über den Gang k läuft.

 c_j binäre Variable, die den Wert 1 nimmt, wenn die Anzahl der Gänge, die vom Kommissionierer bei der Bedienung des Batches j besucht werden müssen, ungerade ist.

 p_{jk} binäre Variable, die den Wert 1 nimmt, wenn der Gang k den ganz rechtlichen Gang ist, der vom Kommissionierer bei der Bedienung des Batches j besucht wird.

 v_j ganzzahlige Variable, die ausgibt, wie oft der Kommissionierer bei der Bedienung des Batches j zweiseitige traversale Touren durchführt.

 $h_j^R(bzw. h_j^L)$ stetige Variable, die für die horizontale Einwegstrecke steht, die vom Kommissionierer bei der Bedienung des Batches j und beim Laufen entlang des vorderen Gangs rechts (links) vom E/A Punkt vor der Gangnummer (k=1,...,K) durchgetreten ist.

 u_{jk} stetige Variable, die für die vertikale Einwegstrecke steht, die vom Kommissionierer in dem ganz rechtliche Gang k bei der Bedienung des Batches j und beim komplett Besuch einer ungerade Anzahl von Gänge durchgetreten ist.

Annahmen:

$$\sum_{j=1}^{n} x_{ij} = 1 \quad \forall i \tag{1}$$

$$x_{ij} \le x_{jj} \quad \forall i, j$$
 (2)

$$x_{ij} \in \{0, 1\} \quad \forall i, j \tag{3}$$

$$\sum_{i=1}^{n} m_i * x_{ij} \le Q \quad \forall j \tag{4}$$

Modell OBP mit traversaler Routingsstrategie :

$$\min z = 2\sum_{j=1}^{n} \sum_{k=1}^{K} \frac{u_{jk}}{u_{jk}} + 2\sum_{j=1}^{n} (\frac{h_{j}^{R} + h_{j}^{L}}{l}) + 2L\sum_{j=1}^{n} (v_{j} - c_{j})$$
(5)

Bedingungen:

$$y_{jk} \le \sum_{i=1}^{n} d_{ik} * x_{ij} \le M * y_{jk} \quad \forall j; \forall k$$
 (6)

$$(\kappa - k) * w * y_{jk} \le h_j^R \quad \forall j; \quad \kappa = k + 1, ..., K$$
 (7)

$$(k - \kappa) * w * y_{jk} \le h_j^L \quad \forall j; \quad \kappa = 1, ..., k - 1$$
(8)

$$\sum_{k=1}^{K} y_{jk} + c_j = 2 * v_j \quad \forall j$$
 (9)

$$d_{ik} * x_{ij} \le u_{jk} + M(1 - p_{jk}) + M(1 - c_j) \quad \forall i, j; \quad k = 2, ..., K$$
(10)

$$y_{jk} - \sum_{l=k+1}^{K} y_{jl} \le p_{jk} \le y_{jk} \quad \forall j; \forall k$$
 (11)

$$p_{jk}, y_{jk}, c_j \in \{0, 1\} \quad \forall j \forall k$$
 (12)

$$h_i^R, h_i^L, u_{jk} \ge 0 \quad \forall j; \forall k$$
 (13)

$$v_i \quad ganzzahlig \quad \forall j$$
 (14)