

# トリップチェーンを考慮した時間帯別分担配分統合モデル —京都市を例とした施策評価—

A trip-chain based time-of-day combined mode and route choice assignment model -A case study in Kyoto City-

樋口 貴士\*

Takashi HIGUCHI

\*交通マネジメント工学講座 交通情報工学分野

## 1. はじめに

公共交通の利用を促進するにあたって、一日を通して便利な公共交通サービスが求められている。しかし、現在の多くの交通需要予測モデルでは、需要をトリップベースで扱うため、一部の時間帯・場所におけるサービスレベルの変化が与える影響を過小評価する可能性が大きい。そこで、本研究では、次の特徴を有するモデルを構築し、京都市のネットワークに適用して施策評価を行うことを目的とする。

- 機関分担が各旅行者のトリップチェーン(以下 TC)単位のコストをもとに行われる<sup>[1]</sup>。
- 公共交通の配分では、common lines problem を考慮している<sup>[2]</sup>。
- 鉄道とバスの運行時間や待ち時間等について現実に即した状況を再現している。
- 時間帯を考慮することにより、各時間帯のサービスレベルの違いを反映できる。

## 2. トリップチェーンを考慮した時間帯別分担配分統合モデルの構築

各トリップチェーンの需要  $q_n$  は、トリップチェーン単位の公共交通、自動車の各コスト  $c_n^{PC}, c_n^{PT}$  を基に式(1)によって各モード別需要  $q_n^{PC}, q_n^{PT}$  へと分担される。なお、 $\theta$  は分散パラメータである。

$$q_n^{PC} = \frac{1}{1 + \exp\{-\theta(c_n^{PT} - c_n^{PC})\}} q_n, q_n^{PT} = q_n - q_n^{PC} \quad (1)$$

モード別 TC 需要から式(2)に示すような TC  $n$  が時間帯  $t$  に OD ペア  $rs$  間を旅行しているときのみ 1 をとるバイナリ変数  $\eta_n^{rs,t}$  を用いて、モード・時間帯別 OD 需要  $q_{rs,t}^{PC}, q_{rs,t}^{PT}$  を作成する。

$$q_{rs,t}^m = \sum_{n \in N} q_n^m \eta_n^{rs,t}, m = \{PC, PT\} \quad (2)$$

モード・時間帯別 OD コスト  $c_{rs,t}^{PC}, c_{rs,t}^{PT}$  を式(3)によって各 TC コストに集計する。

$$c_n^m = \sum_{t \in T} \sum_{rs \in \Omega_{rs}} c_{rs,t}^m \eta_n^{rs,t}, m = \{PC, PT\} \quad (3)$$

自動車の均衡条件を式(4)に示す。時間帯  $t$  について OD 間の最小コスト  $c_{rs,t}^{PC*}$  と OD 間の経路  $k$  のコ

スト  $c_{rs,k,t}^{PC}(\mathbf{f}_t)$  が等しいとき以外は経路交通量  $f_{rs,k,t}$  (ベクトル形式  $\mathbf{f}_t$ ) が必ずゼロをとるという Wardrop 第一原則による均衡を表現している。

$$\begin{cases} f_{rs,k,t} (c_{rs,k,t}^{PC}(\mathbf{f}_t) - c_{rs,t}^{PC*}) = 0 \\ c_{rs,k,t}^{PC}(\mathbf{f}_t) - c_{rs,t}^{PC*} \geq 0 \end{cases} \quad (4)$$

また、OD ペア  $rs$  間の経路  $k$  のコストは、リンク交通量  $x_{a,t}$  から BPR 関数でリンク所要時間  $t_a(x_{a,t})$  を求め、経路がリンク  $a$  を含む場合のみに 1 を取るバイナリ変数  $\delta_{rs,k}^a$  を用いて式(5)のように集計する。

$$c_{rs,k,t}^{PC}(\mathbf{f}_t) = \sum_{a \in A} \delta_{rs,k}^a t_a(x_{a,t}) \quad (5)$$

次に、公共交通の均衡条件を式(6)に示す。時間帯  $t$  の OD ペア  $rs$  間の経路群  $p$  について、公共交通乗車コスト、待ちコスト、徒歩コストの和の期待値  $g_{p,t}(\mathbf{x}_t, \mathbf{y}_t)$  が最小値  $c_{rs,t}^{PT*}$  となるときのフロー  $y_{p,t}$  が生じるという均衡条件を表現している。

$$\begin{cases} y_{p,t} (g_{p,t}(\mathbf{x}_t, \mathbf{y}_t) - c_{rs,t}^{PT*}) = 0 \\ g_{p,t}(\mathbf{x}_t, \mathbf{y}_t) - c_{rs,t}^{PT*} \geq 0 \end{cases} \quad (6)$$

以上で得た均衡条件は、相補性問題を経て最終的に式(7)で表される変分不等式問題に帰着できる。

Find  $(\mathbf{q}^{PC*}, \mathbf{q}^{PT*}, \mathbf{f}^*, \mathbf{y}^*) \in \Omega$  such that

$$\begin{aligned} & \frac{1}{\theta} \sum_{n \in N} (\ln q_n^{PC*}) (q_n^{PC} - q_n^{PC*}) \\ & + \frac{1}{\theta} \sum_{n \in N} (\ln q_n^{PT*}) (q_n^{PT} - q_n^{PT*}) \\ & + \sum_{t \in T} \sum_{rs \in \Omega_{rs}} \sum_{k \in K_{rs}} c_{rs,k,t}^{PC}(\mathbf{f}^*) (f_{rs,k,t} - f_{rs,k,t}^*) \\ & + \sum_{t \in T} \sum_{rs \in \Omega_{rs}} \sum_{p \in P_{rs}} g_{p,t}(\mathbf{x}_t^*, \mathbf{y}_t^*) (y_{p,t} - y_{p,t}^*) \geq 0 \end{aligned} \quad (7)$$

以上を緩和法による解法アルゴリズムを用いて解く。

## 3. 計算条件

本研究では図 1 に示す京都市のネットワークを用いて分析を行った。分析にあたり、平成 12 年度第 4 回京阪神都市 PT 調査から交通需要データを作成し、また公共交通運行データは平成 24 年 4 月時点各時刻表をもとに作成した。また、需要特性を考慮して時

