

確率配分モデルに関する基礎的研究

岐阜大学 正員 加藤晃 岐阜大学 正員 宮城俊彦
○岐阜大学 学生員 小川俊幸

1. はじめに

交通量配分モデルは、基本的には確率モデルと決定論的モデルの2つに大別できる。後者は、利用者の評価構造を一様なものと仮定し、経路上にある完全情報仮説のもとでの利用者の最適化行動の結果として生じ、通常、利用者均衡あるいは、Wardrop均衡として知られており、交通均衡状態を再現する。一方、経路情報の不完全性あるいは、利用者の評価構造が異なるとする場合にはWardrop的意味での均衡は成立しなくなる。このとき、個人の行動は不確実性を考慮した最適化行動をとるものと思われるが、これらの行動はランダム効用理論において記述できる。

本研究は、まずランダム効用理論を基礎として誘導された交通統合モデルから得られる交通配分⁽¹⁾モデルは、利用者最適化配分と確率配分の両方を含むモデルであることを示す。そして、その基本的性質を検討することとモードのモデルが確率配分モデルとして提案された Daganzoモデルと、⁽²⁾Fiskモデルに等価であることを明らかにする。
そして最後にモデルの解法についても触れる。
なお、本稿では、モデルの性格をより明確にす
るため、単一ODペアのモデルについてのみ検討す
る。

2. 確率配分モデルの提案

(1) 統合モデルへ特殊問題としての確率配分モデル
ランダム効用理論と矛盾しないよう提案され
た交通統合モデルにおいて、單一モードを考慮
せず発生量、分布交通量は既知とすると、次のよ
うに表わせる。

$$[P1] \max: F_1(f)$$

$$F_1(f) = -\frac{1}{\alpha_i} \sum_i \sum_j \sum_m T_{ij}^m \ln T_{ij}^m - \eta \int_0^{f_L} P_e(y) dy \quad (1)$$

$$\text{st: } \sum_m T_{ij}^m = T_{ij} \quad (2)$$

ここで T_{ij}^m : ij ゾーン間 m 番目経路利用交通量

f_L : リンク L の利用交通量

$P_e(y)$: リンク L のペフォーマンス関数

η : 利用交通量と利用者数に換算する係
数

$$\text{また } f_L = \sum_i \sum_m T_{ij}^m \quad (3)$$

より問題を簡単にするため [P1] を図1に示す
ような單一ODペアモデルとして書きなおすと、

$$[P2] \max: F_2(f)$$

$$F_2(f) = -\frac{1}{\alpha_i} \sum_m f_m \ln f_m - \int_0^{f_L} P_m(y) dy. \quad (4)$$

$$\text{st: } \sum_m f_m = f \quad (5)$$

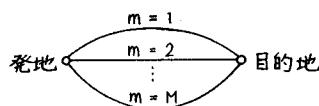


図1

このとき α_i はランダム効用がガンベル分布す
ると仮定したとき、ガンベル分布の形状を決める
パラメータで次のように与えられる。

$$\alpha_i = \frac{\pi^2}{60^2} \quad (6)$$

ここで θ^2 は、経路選択におけるランダム効用の
不確実性のバラツキを表す尺度である。したが
って、経路選択において不確実性が増すならば、
 α_i は小さな値となり、式(4)において第1項が
優勢となり、[P2] は Dial が提案したような確率
配分モデルとなる。一方、逆の場合には $\alpha_i \rightarrow \infty$
となり[P2] は利用者最適化問題となる。したが
って、上述の問題は、確率配分と利用者最適化配

分の両方を含む問題を与える。現実の交通日その中で存在するものと想がれ、以下のように求めらるかが現実の交通状況を再現するのに重要なところ。なお[P2]は、Fiskによって与えられた問題であるが、交通統合モデルの觀点からはFiskモデルは、その特殊問題として与えられることが上述の説明より明らかである。

(2) Daganzoモデルとの関係

Daganzoは多項ロジットモデルで定義された満足度函数を用いて、次のような確率配分問題を定式化した。

[P3] $\min: D(C)$

$$D(C) = \frac{1}{\alpha_i} f \ln \sum_m \exp(-\alpha_i C_m) + \sum_m P_m^{-1}(C) dC \quad (7)$$

$$\text{ただし } C_{\min} = P_m(0) \quad (8)$$

式(4)と式(7)は共役な關係であることは、宮城⁽⁴⁾によって示されている。したがって[P2]を解くことと[P3]を解くことは、等価な問題を解くこととなる。

3. 通用例

(1) [P2]の均衡条件

式(4)と式(5)におけるラグランジエ未定乗数法を用いること。ラグランジエ函数。

$$L(f, \lambda) = F_2(f) + \lambda(f - \sum_m f_m)$$

$$\frac{\partial L}{\partial f_m} = -\frac{1}{\alpha_i} (\ln f_m + 1) - P_m(f_m) - \lambda = 0$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda} = f - \sum_m f_m = 0$$

式(10)、式(11)より $C_m = P_m(f_m)$ より

$$f_m = f \cdot \exp(-\alpha_i C_m) / \sum_m \exp(-\alpha_i C_m) \quad (12)$$

式(11)、式(12)は非線形連立方程式となるので。

Newton-Raphson法などで解くことができる。

(2) [P3]の均衡条件

式(7)において C_m が最適解ならば

$$\frac{\partial D(C)}{\partial C_m} = -f \cdot \exp(-\alpha_i C_m) / \sum_m \exp(-\alpha_i C_m) + P_m^{-1}(C_m) = -f_m + P_m^{-1}(C_m) = 0 \quad (13)$$

[P3] 日割約条件無し非線形最適化問題となるので、N-R法やD.F.P法で解くことができる。

(3) 解法の比較検討

[P2]と[P3]の均衡条件で单一ODペアでしかも、経路数2本($m=1, 2$)の問題を考えてみた。パフォーマンス函数を $C_1 = P_1(f_1) = \frac{f_1^2}{2}$, $C_2 = P_2(f_2) = \frac{f_2^2}{2}$, $f = 10$ における表1の結果を得た。

α_i	[P2]		[P3]	
	$f_1, (C_1)$	$f_2, (C_2)$	$f_1, (C_1)$	$f_2, (C_2)$
0.	5. (12.5)	5. (37.5)	不 安 定	
0.01	5.42(14.68)	4.58(31.48)	不 安 定	
0.05	5.92(17.52)	4.08(24.97)	不 安 定	
0.1	6.09(18.53)	3.91(22.96)	6.09(18.53)	3.91(22.96)
0.5	不 安 定		6.28(19.72)	3.72(20.77)
1.	不 安 定		6.31(19.91)	3.69(20.44)

表1

[P2]は α_i が大きくなると、[P3]は α_i が小さくなると不安定である。ここで $C_m = a \cdot f_m^2$ とすると競争力函数を使つてが $C_m = a + b f_m$ 線形函数を使つては、少しは安定度も増す。次に一定ステップ幅の Frank-Wolfe法を用いて計算すると α_i の大きさにかかわらず収束するが、収束までの範囲が過ぎると、この問題点が生じる。また α_i が大きくなれば、利用者均衡解 ($f_1 = 6.34$, $f_2 = 3.66$) は直ぐに解くことができる。以上の結果から明らかなよう、確率配分を含む均衡問題は、解の収束の安定性という点でまだ問題があり、大規模ネットワークに適用可能なアルゴリズムの開発が今後の課題である。

参考文献

- (1) 宮城; ランダム効用理論を基礎とした交通統合モデル (1983)
- (2) Daganzo, C. F.; Multinomial Probit: The Theory and Its Application to Demand Forecasting (1979)
- (3) Fisk, C.; Some developments in equilibrium traffic assignment method (1980)
- (4) 宮城; 双方向交通均衡モデル: 交通エード均衡を例に (1982)