

## 需要-供給均衡交通量の推計法に関する一考察

岐阜大学工学部 正員 加藤 晃  
岐阜大学工学部 学生員 ○宮城俊彦

### 1.はじめに

交通施設系と需要量の間に内在する敏感な反応をいかに交通計画プロセスに組み入れよかという問題に対し提案された「需要-供給均衡モデル」は、従来の四段階推定法が活動系のみによるトリップ発生機構を説明しようとしたのに対し、交通施設によって与えられる通行価格に応じトリップの発生、交通機関選好、ルート選択を含む一連の意志決定が行なわれると考えよ点で行動需要モデルといふことができ、前の四段階推定法以上に因果関係の線にとってトリップ発生機構を説明しよう点で望ましい。また、新路線が開設された場合に、どれ位の交通量がその路線に転換するのか、誘発交通量はどれ位かといふ問題に対し、「需要-供給均衡モデル」は、これらを統一的に説明することができます。

ところで、トリップの発生機構に影響を与えた他の大きな要因は生活時間であると考えられます。1日が24時間であることは普遍的なものであり、この制約された時間内での行動は必然的に最適化過程を構成するであろう。

このようなことを考慮して交通需要と交通施設の関係と通行サービス水準と媒介として説明する均衡モデルについて考察する。

### 2. トリップ発生機構と需要関数

2地点間の交通需要は一般に次のような形で表わされます。

$$D = f(A, L) \quad (1)$$

D: 交通需要 A: アクティビティ L: サービス・レベル

サービス・レベルLは具体的に2地点間の通行時間、通行価格等の指標で表わされますが、本稿では通行時間によって上を表わす。また、アクティビティはそのゾーン人口（あるいは世帯数）、土地利用、社会経済的指標を表わし、外生要数である。短期予測においては、Aを固定して考えよのが普通であり、Lが明確に示されるとDは顕在化する。すなわち、2地点間の通行サービス水準が提示されよることによりトリップの発生、機関選好、経路選択といふ一連の意志決定が行なわれます。このような意志決定は本質的にトリップ・メイカーの社会経済的特性に依存しており、トリップ・メイカーはその特性に応じて個別の受け入れ価格をもつであろうし、また、支払い能力に応じてトリップ機会が変化するであろう。トリップ機会に影響を与える他の大きな要因はトリップ・メイカーの稼働時間である。限られた24時間のうち、個人の社会経済的特性に応じた最適化が行なわれ、日々行動時間が決定されよと考えよう。ただし、そのような稼働時間を種々の活動、あるいはゾーンでの滞留時間に分配する過程も最適化過程を構成するであろう。各トリップ断面における意志決定の際も、これまでの消費時間あるいは、ゾーンでの滞留時間の影響を受ける。ゾーンでの滞留時間が長ければ長い程トリップ機会は減り、短い程トリップ機会は多くなるであろう。したがって、稼働時間が長いからといって、それがトリップの増加につながるとは必ずしも言えない。このような時間ファクターを取り入れての力量

を求めるモデル)は、次々のような形で表わすことができ、すでに報告した<sup>(1)</sup>。

$$Q_{ij} = \frac{T \cdot V \cdot U_i \cdot P_{ij}}{\sum_i U_i \cdot S_i + \sum_j U_j \cdot P_{ij} \cdot t_{ij}} \quad (2)$$

$T$ ; システムの総保有台数

$V$ ; 平均的機動時間

$S_i$ ; ゾーン滞留時間

$t_{ij}$ ; ゾーン間通行時間

$U_i$ ; ゾーンの相対的発生力

$P_{ij}$ ; ゾーン間遷移確率

$$P_{ij} = U_i \cdot P_{ij}$$
として求めることも多い。

ところで、ゾーンの滞留時間はゾーンの活動レベルを表わす指標と考えられ、土地利用や駐車需要等に関連させて把握されべきもので、短期予測においてはほぼ一定と考えてさしつかえない。したがって、上述のモデルは土地利用、個人の属性、交通施設の特性を織り込んだモデルとなるべくおり、 $T, V, S_i$ が与えられると、OD需要はゾーン間の通行サービス水準の関数となる。

### 3. 供給関数

経済学でいう供給関数に相当するものは一般に次のように表わされ、Q-L関係式、あるいは走行時間関数が用いられる。

$$L = f(T, D) \quad (3)$$

$T$ ; 交通施設特性  $D$ ; 交通量

最短経路探索法に従事すれば、2地点間の供給関数は一意的に定められるが、競合路線が何本か存在する場合の供給曲線はどのように考えらるべきであろうか。このような2地点間のルート特性のアクセリレーションに対し、次の2つのアプローチが考えられる。

#### (1) 分担率による場合

経路あたり分担率を $\beta_{ij}$ 、通行時間を $t_{ij}$ とするととき、平均的な通行時間は

$$t_{ij} = \sum_k \beta_{ijk} t_{ijk} \quad (4)$$

として表わすことができる。

#### (2) 等時間原則による場合

Wordropによって提唱されたこの原理は、走行時間とフローが安定する平衡状態を求めようとするもので、需要-供給均衡フローを求める概念にマッチして最も合理的な手法を与える。例えば、2経路の場合、等時間原則を満足するような供給曲線は右図実線のような合成曲線で表わされる。

このような合成曲線を供給曲線とい、(2)式を需要曲線とする場合の需要-供給均衡分析について以下に議論する。

### 4. 需要-供給均衡分析による種々の交通量の推計

#### (1) Single O-D flow

今、説明を簡単にするために対象とするOD間の経路に他のODフローが流れ込まないような独立のODについて考える。経路が一本しかない場合には多くの文献に説明されていくように需要曲線と供給曲線の交点が顕在化する交通量である。ところで、ルート2が新設されたと考えてみよう。

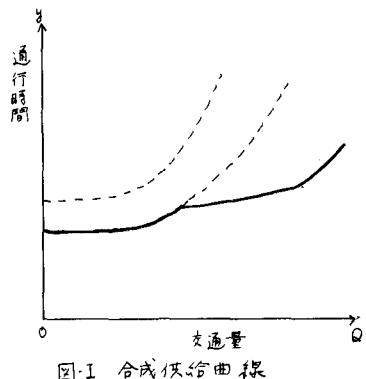


図-I 合成供給曲線

ルート1だけの場合の均衡フローは図-2の  $Q_0$  で示されますが、ルート2の新設によりルート1から徐々にルート2へ転換が生じます。また、通行サービス条件が改善されたことにより潜在需要のいくつらが顕在化します。この誘発交通量を含めた形で交通量の転換が生じルート1とルート2の通行時間が等しくなる点ですべての交通量が均衡状態になります。このような同一OD内での転換量を一次転換量と呼ぶことにすると、一次転換量は図-2の  $\bar{x}Q_0$  で示されます。また、誘発量は  $\bar{Q}_0 Q_1$ 、ルートフローは各々  $\bar{Q}_1, \bar{Q}_2$  であります。しかし、この交通量は  $Q_0$  まで増加し通行サービス水準は  $t_0 \rightarrow t_1$  まで改善されます。もし、将来のネットワークが改善されないならば需要の自然成長的増加によるものと右上方向シフトする。

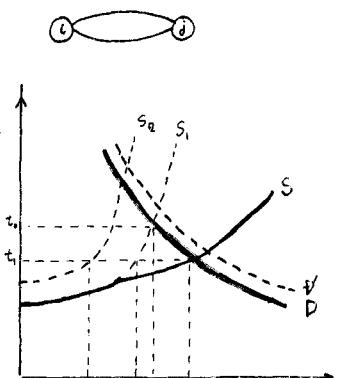


図-2 Single O-D equilibrium Flow

### (2) multi-commodity Network Flow

上述のような独立ODフローは、現実のネットワークではほとんど存在せず、実際のネットワークフローは multi-commodity flow にて取り扱われます。この場合、他のODフローのうち当該OD間の経路を利用すらありますので、j-i間のルートバイアス走行時間は上方へシフトします。これは図-3において  $S_1, S_2$  曲線を上方へシフトさせることによって表現できます。この場合、軸yはルートj-kまでの原点を示し、軸xがOD量についての原点となる。しかし、ルート2が新設されることにより当該OD内での転換量の他に、他のODからの転換量も同時に考慮する必要があります。このような二重転換量は左下に右側へシフトされることがあります。

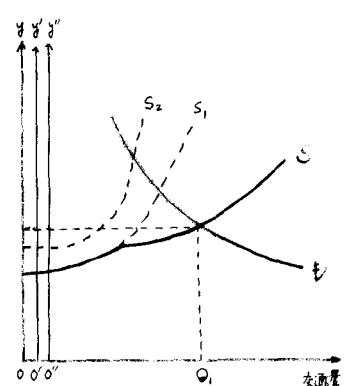


図-3 Equilibrium Flows  
in Multiple O-D Network

### 5. 分布一配分交通量の同時推定法へのアプローチ

上述のような均衡点を求める手法は(2)式の需要関数を用いたことによって分布一配分量、ひいては発送量を求める手法を与えます。

線型走行時間関数を用いた場合の均衡フロー推計法の概念図は図-4のようになります。

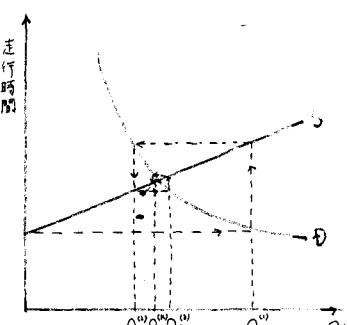


図-4

始めに、零フロー時の走行時間と用いて(2)式により  $Q_0^{(k)}$  を求めます。1回目の推計ではルートの走行時間が小さいので  $Q_0^{(k)}$  は大きな値となります。この初期条件に基いて求められる需要量は、理想的な交通条件下での需要量を与えます。一般にポテンシャル需要と呼んでいます。このポテンシャル量をルートに流してみると、走行時間関数によれば求められるルート走行時間は大きな値となるので2回目の  $Q_1^{(k)}$  は小さめに出ます。同様な方法で繰り返し計算を行なっていくと  $Q_j^{(k)}$  を流すことによると  $Q_j^{(k+1)}$  を求めることができます。このときのルート走行時間とまらない状態になります。このときのルート走行時間と用いて  $Q_j^{(k+1)}$  を求めても  $Q_j^{(k)}$  と差がないので、ルートの走行時間もフローもこれ以上変化させることのない均衡状態になります。たとええてよいところです。(2)式により各回の  $Q_j^{(k)}$  を求めよ際、 $P_{ij}=u_i P_{ij}$  を推定する必要がある。 $P_{ij}$  は次のように求められます。

ことができる。②式において  $T_{ij}$  は必ず時点にありては一定と考えられるので確率最大化手法を用いれば、 $\sum_j P_{ij} = U_i$ ,  $\sum_i P_{ij} = V_j$  を制約条件として、次のような単位時間当りの「ネットフローエントロピー」を最大にする問題に変換しよう。

$$H = - \sum_{ij} P_{ij} \ln P_{ij} / \sum_{ij} P_{ij} (S_i + t_{ij}) \quad (5)$$

ラグランジ未定常数法を用いて解くと、 $P_{ij} = d_i B_j e^{-rt_{ij}}$  という解が得られるが、 $d_i$ ,  $B_j$  は未定常数を含んだ形となる。したがって、収束計算を必要とし、始めに  $B_j^{(0)} = j$  と仮定して計算を行って  $\max [P_{ij}^{(0)} - P_{ij}^{(1)}] \leq \delta$  となるよう収束させることができる<sup>(2)</sup>。しかし、ここで、 $r$  を仮定して各回ごとの  $t_{ij}$  に応じた  $P_{ij}$  を求めることができると、最終的に求める  $t_{ij}^*$  と  $t_{ij}^*$  を用いて  $\sum_j Q_{ij}^* (S_i + t_{ij}^*) = T_{ij}^*$  を計算してやり、実際の  $T_{ij}$  と異なる場合には、さもなくとも  $r$  を変えて計算をやりなおす必要がある。

これまでの説明では、 $U_i$ ,  $V_j$  は所持のものとしてきたが、将来推定の場合には現況のデータから  $U_i$  を求め、上述の方法により  $P_{ij}$ ,  $t_{ij}$  を求めよ。その際、将来年次のゾーン別世帯分布  $a_i$  を求めてあれば、推計された  $S_i$ ,  $t_{ij}$ ,  $P_{ij}$  を用いて  $a_i^* = U_i \sum_j P_{ij} t_{ij}^* / (\sum_i U_i S_i + \sum_j P_{ij} t_{ij}^*)$  を求め  $a_i \neq a_i^*$  の場合は、 $U_i = a_i (\sum_i U_i S_i + \sum_j (a_i^* P_{ij} t_{ij}^*) / \sum_j P_{ij} t_{ij}^*)$  として計算をやり直す。

$a_i$  はゾーンのオートリップ生成力を表す指標であり、 $T_{ij}$  とオートリップ量を成るよことができる。しかも、 $U_i$  は立回りも考慮した登生力であり、 $a_i$  とは区別する必要がある。上式~~ほん~~、ゾーンの相対的発生力は世帯数  $K$  比例し、他の二への相対的な所要時間は大きくに反比例していることを示す。

## 6. 需要の弾力性

需要の弾力性とは、通行価格の % 变化に対する需要の % 变化を示しておき、交通システムの評価には欠かせないものである。例えば、通勤などの交通は少し渋交通か一ヶ所が悪くなると大きな交通量はさほど変化しないのが  $K$  比例、買物や業務トリップは通行時間に敏感に反応するだろう。従来の需要推定法はこの弾力を全く無視して推計を行なっており、これはこれまでの確定法の明らかな欠点であろう。

②式の弾力性を求めよ

$$\epsilon = \frac{\partial Q_{ij} / Q_{ij}}{\partial t_{ij} / T_{ij}} = - \left( \frac{r\bar{s} + 1}{\bar{s} + \bar{e}} \right) T_{ij} \quad (6)$$

$$(\bar{s} + \bar{e}) \gg 1 \text{ であるから } \epsilon = - \left( \frac{r\bar{s}}{\bar{s} + \bar{e}} \right) T_{ij}$$

弾力性は、次のように通行時間に関連するかこれとスケールすれば、推移確率  $r$  や渋滞数  $\bar{s}$  と平均的推移時間と滞留時間の比である。すなまう、滞留時間に比べて走行時間の非常に小さいような交通は塑性的であるのに対し、滞留時間と走行時間が非常に近いようなら、よりには走行時間の方が長いようなら交通は、通行時間が鋭敏に響くことになる。前者のタイプには通勤・登校トリップなどがあり、後者のタイプには、業務や買物、娛樂トリップが含まれる。

## 7. 問題点

これまでの計算結果では零ルート時の最短経路を固定してやり、その経路だけ収束計算を行なう。あるいは複数経路に等分配する場合には解は収束し所持のルートパターンに近い値を求めることができ、ルートも満足いく結果を出しだ。しかし、ルートの所要時間における分担率を求める方法（例えば、 $B_j^{(k)} = \frac{e^{rt_{jk}}}{\sum_j e^{rt_{jk}}}$ ）を用いると解はなかなか収束しない。今後、解の収束方法の改良、等時間原則に基づく分配法を行なう必要がある。また、より現実的な走行時間閾値を用いる等の工夫が必要であり、問題点はまだ多い。

(1) 加藤、宮城「マクロ両生理論による都市交通モデルについて」第29回年次講演概要集 (2) R.B.Potts & R.Molvey "Flows in Transportation Networks"