

IV-12 道路網容量に関する研究

苫小牧工業高等専門学校 正会員 ○ 桜谷 有三
北海道大学工学部 加来 照俊

1. まえがき

交通需要の増加に伴う、交通事故や渋滞、さらには道路環境の悪化など種々の交通問題が生じており、これに對する対策は今日の道路交通問題の重要な課題である。この対策としては、(1)交通規制 制御の改善と強化による交通の円滑化、(2)道路建設による自動車交通のための容量増強、さらに(3)総合交通体系の面から大量輸送機関の開発を促進して自動車交通の分担を軽減せよ、など対象とする都市の特性に応じて種々の手法が考えられる。そして、これらの対策を考える場合には、まず増加する交通需要に対する既存の道路網がどの程度まで伸びきるのかという道路網容量をめぐる既存の道路網の特性について把握されなければならぬ。また、(1)あるいは(2)の対策のように各リンクの容量変化が伴う問題の場合には、さらに道路網容量を増加させる可能性のあるリンクを効率的に探索するという問題についても吟味されなければならない。また、この問題は道路工事、交通事故、あるいは積雪寒冷地における冬期の幅員減少などによるリンクの容量低下が道路網容量にどのような影響するかという問題にも応用ができる。ところで、本研究はこれら2つの問題を選びこなしができるところ、あるいは道路網を評価する各種の要因を制約条件なり目的関数として設定できること、などを考慮して各の交通の配分交通量に関する変数と各リンクの容量変化に関する変数を各リンクの容量制限式を通して定式化することによって、いすれの問題も線形計画問題を通して考察した。

2. 従来の研究

従来からの多くの研究は主に道路網容量について行なわれてあり、各リンクの容量変化が道路網容量にどのように影響するかという問題についてはわざわざカット法に基づいた研究がある。道路網容量に関する研究は、対象とするフローが多品種流であること、あるいは個々のDOI交通の走行がどのように行なわれるかによつて道路網容量が異なるべくため交通量配分ときわめて関連が深いことなどから、実際の交通流に則して最大の最大フローを求めるという点から各種の交通量配分手法を利用した方法とLP法あるいはオット法のように交通量配分を経ない唯一の最適解を得る方法に大別される。そして、後者の方法は道路網の規模が大きくなるほど取扱う変数あるいは対象とするカットの枚数が莫大となるため計算量が増大して实用性に問題があると指摘されている。従って、単品種流のように「最大カット-最大フロー」法あるいはラベリング法(対象とするネットワークの規模によつて算上の問題はある)によつて容易に最大フローを求めることができる。しかし、道路網容量問題も最大フロー(道路網容量)に達するとさのカット・セットを探索する量に爆発せらる。それ故、従来の研究もほとんどが各DOI交通の配分交通量に対する考え方による種々のカット・セットの探索手法が考へられてゐる。次に、各リンクの容量変化が道路網容量に及ぼす影響に関する問題は、増強計画の場合既存道路網容量を越える交通需要を処理しようとするときいすれの断面(カット)が容量不足となるかという容量不足カットを探索する問題である。すなわち、増強計画において建設対象となるリンクは新設あるいは半幅可能なすべりリンクではなく、容量不足カットに含まれるリンクだけである。そして、容量不足カットに含まれるといふリンクの容量をいくら増強しても道路網容量には何ら影響しない。この事、道路工事、交通事故あるいは降・積雪による幅員減少のよう本容量減少の場合にも道路網容量に影響を及ぼすリンクばかりほんご影響しないリンクまで存在する事を意味する。この問題には前述のように道路網容量におけるカット法を応用して手法があるが、莫大なカットがありいかに効率よく探索するかという問題がある。

3. 問題の定式化

いま、道路網上に n 個のOD交通が存在するものとし、 i 番目のOD構成比を P_{ij} とする。このとき、各OD交通の配分交通量の変数としてはルート交通量あるいはリンク交通量が考えられるが、次の点からルート交通量を用いる。(1)すでに多くのOD交通が既存道路網において走行経路を有していること。(2)ルート交通量はリンク交通量にくらべて取扱い変数を大目に減少させることができる。(3)事前に各OD交通の走行経路の探索という手間を要するが、配分走行経路を指定できるため各OD交通の走行便益を考慮させることなどである。従って、 i 番目のOD交通の走行可能な経路の本数を η_i 、そのうちあるルート j に配分される交通量を Y_{ij}^* とする。

(1) 道路網容量について

制約条件としては、(1)式のOD交通に関する連続条件、(2)式の各リンクの容量制限に関する条件、さらに(3)式の道路利用者側の総走行台距離に関する条件などが考えられる。また、(4)式の変数に関する条件もある。そして、(5)式の処理交通量 \bar{Y}_T を最大にする線形計画問題として定式化される。本研究の定式化は、前述の従

$$\sum_{k=1}^n Y_{ik}^* = P_{ij} \cdot \bar{Y}_T \quad (i=1, 2, \dots, n) \quad (1)$$

$$\sum_{j=1}^m \sum_{k=1}^n \eta_j s_{jk}^* \cdot Y_{ik}^* \leq C_{ij} \quad (i=1, 2, \dots, n) \quad (2)$$

$$\sum_{j=1}^m \sum_{k=1}^n \eta_j s_{jk}^* \cdot Y_{ik}^* \cdot d_{ijk} \leq T_D \quad (3)$$

$$Y_{ik}^* \geq 0 \quad (i=1, 2, \dots, n) \quad (4)$$

下→最优化 (5)

来の研究におけることは後者に位置づけられるが、各OD交通の配分交通量としルート交通量を用いといふことリンク交通量にくらべて大や本変数の減少とともにモデルの操作性を高めることができ。すなはち、事前に求めなければならぬ各ODの走行可能な経路の考え方によると絶対最大容量から実際の交通量を考慮した道路網容量を求めることが可能である。また、(3)式を制約条件として組み込むことによることあるいは各リンクに環境交通容量を設定することによる他の要因を考慮したときの道路網容量も求められる。なお、(3)式を道路網全体の自動車による環境悪化という面から考えることもできる。さらに、複数の目的をバランスよく達成させる目標計画法による定式化也可能である。ここで計画目標としては、処理交通量の増加、総走行台距離の減少を取り上げる。そして、処理交通量の増加は(6),(7)式で、総走行台距離の減少は(8),(9)式で定式化され、さらに各目標の達成度の均衡をはかる制約条件として(10)式が定式化される。これらの式で、 g_F^S , g_T^S はそれぞれ目標の満足水準があり、 g_F^L , g_T^L は最低要求水準である。また、 y_T は上型有用関数で数学的に表現するために満足水準からの離れを示す補助変数である。こうすると、問題は(1), (2), (4), (5), (6)~(10)式の制約条件の下で(11)式の補助変数 y_T あるいは y_F を目的関数とする最小化問題として定式化される。

$$F + g_F^S - Z_F = g_F^L \quad (6)$$

$$\sum_{j=1}^m \sum_{k=1}^n \eta_j s_{jk}^* Y_{ik}^* \cdot d_{ijk} - g_T^S + Z_T = g_T^L \quad (8)$$

$$Z_F \geq g_F^L \quad (7)$$

$$\sum_{j=1}^m \sum_{k=1}^n \eta_j s_{jk}^* Y_{ik}^* \cdot d_{ijk} \leq g_T^S \quad (9)$$

$$y_T / (g_T^S - g_T^L) = y_F / (g_F^S - g_F^L) \quad (10)$$

$$y_T \rightarrow \text{最小化} \text{ あるいは } y_F \rightarrow \text{最小化} \quad (11)$$

(2) 各リンクの容量変化が道路網容量に及ぼす影響について

まず、各リンクの容量増加が道路網容量に及ぼす影響について考える。この問題は、道路網容量を越える交通需要を処理しようとする増強計画において、リンク容量の増加が道路網容量の増強につながるリンクを適格に構成する問題に応用される。制約条件としては、道路網容量における(1),(2),(4)式が考えられ、また(2)式は各リンクの容量変化に関する変数 η_j を導入した(12)式となる。さらに、建設距離に関する(13)式も考えられる。次

$$\sum_{k=1}^n \eta_j s_{jk}^* Y_{ik}^* \leq C_{ij} + c_{ij} \cdot \eta_j \quad (i=1, 2, \dots, m) \quad (12)$$

$$\sum_{j=1}^m d_{ijk} \cdot \eta_j \leq L \quad (13)$$

ここで、 η_j は i 番目のOD交通の j 番目のルート交通量がリンク j を通過するとき、 L はこのときの建設距離であり、 c_{ij} はリンク j の交通容量、 d_{ijk} はリンク j の距離、 C_{ij} は単位積員あたりの交通容量

に目的関数について考えると、(3),(13)式がそれと收束条件に含まれていよいとき、また(5)式も目的関数と

して定式化される。また、(6)～(11)式のように目標計画法による定式化も可能である。しかし、問題は複数計画問題として定式化されるので、各リンクの容量増加が道路網容量の増強につながるリンクは複数計画問題の相補性定理より求めることができる。すなわち、相補性定理より次の事がいえる。(12)式の各リンクの容量制限式が最適解において余裕をもつならばとの双対変数は0となり、遂に容量一杯に交通量が配分されたリンクはスラック変数か0となり本題ため双対変数は正値となる。従って、各リンクの容量制限式に対応する双対変数によ、各道路網容量の増強につながるリンクを求めることができる。されば、まさに定式化された主問題に対する双対問題を解く問題に変換される。いま、道路網容量を越える交通需要を処理する条件で(13)式の目的関数を最小化する問題の双対問題は次のように本題。 w_1 を(4)式、 w_2 を(12)式、 λ を(3)式に対すると並べて外変数とする、(14)～(18)式の制約条件の下で(19)式を最大化する問題となる。そして、 w_2 の値は右辺の値を1単位変化させた

$$\Pi_k + \sum_{j=1}^m q S_r^k \cdot W_{ij} + \sum_{r=1,2,\dots,4k} q S_r^k \cdot d_{ij} \geq 0 \quad (k=1,2,\dots,8) \quad \text{--- (14)} \quad \quad \quad \Pi_k \geq 0 \quad (k=1,2,\dots,8) \quad \text{--- (15)}$$

$$C_{ij}, w_{ij} \leq d_{ij} \quad (i=1, 2, \dots, m) \quad \text{--- (16)} \quad w_{ij} \geq 0 \quad \text{--- (17)} \quad t \geq 0 \quad \text{--- (18)}$$

$$C_g \cdot w_g + \pi \cdot t \rightarrow \text{最优化} \quad \text{—— (19)}$$

この目的関数値の増減を表わすのを、目的関数値に同心影響を与えるリンクごとにリンクを分類することによることでそれが容量不足カットを求められる。また、道路網容量も(20)式で求められる各容量不足カットにありまれば可能交通量うちの最小値によって求めることも可能である。

$$F_i = \sum_{j \in S_i} C_{ij} / \sum_{k \in S_i} P_k \quad (i=1,2,\dots,l) \quad (20)$$

ここで、 R_l ：カット l の処理可能交渉量、 R_u ：容量不足カット l に含まれるリンクの集合、 R_d ：容量不足カット l を通過するどの交渉の集合

次に、容量減少が道路網容量に対する影響は各リンクの容量制限式を (21) 式とし (13) 式を目的関数とするこ
とによ。これを解くことにより、各リンクの既存道路網における交通容量 C_{ij} と (21) 式の右辺の $c_{ij} \cdot x_{ij}$
との関係により、それを満たすことができる。

$$\sum_{k=1}^m c_k^* Y_k \leq C_{\eta} \cdot \chi_{\eta} \quad (\eta = 1, 2, \dots, m) \quad (21)$$

表-1 QD区域耗能 = 4.7 需求 (km)

四 計算例

簡単な例題を通して本問題を考察する。図-1の既設道路網（実線のリンク）構成されることは、新設可能なリンク（図中の破線のリンク）、

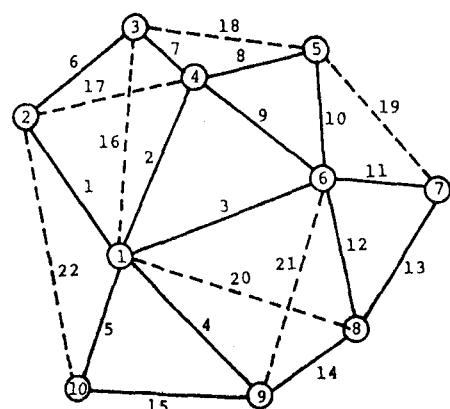
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
1		0.095	0.077	0.095	0.084	0.104	0.056	0.014	0.017	0.005
2	5.0		0.038	0.022	0.012	0.013	0.006	0.0	0.024	0.001
3	8.0	5.0		0.050	0.016	0.015	0.005	0.005	0.0	0.003
4	8.0	6.0	3.0		0.029	0.022	0.007	0.004	0.020	0.001
5	∞	∞	4.0	3.0		0.068	0.013	0.003	0.0	0.0
6	6.0	∞	∞	6.0	4.0		0.032	0.003	0.004	0.002
7	∞	∞	∞	∞	6.0	2.0		0.013	0.005	0.001
8	10.0	∞	∞	∞	∞	5.0	6.0		0.011	0.001
9	6.0	∞	∞	∞	∞	7.0	∞	5.0		0.004
10	6.0	∞	∞	∞	∞	7.0	∞	7.0	∞	

五之二行本う。本本。各〇〇交通。

a走行ルートは最短経路を中心とした3~4本選定した。まず、制約条件を(1), (2), (4)式とし、目的関数を(5)式として既存道路網の容量を求めて6976で得を得た。これときの各OD交通分配結果を図2に示した。また、総走行台距離は516,483台・kmである。本車、図3の容量不足カットにおいてはリック1、アカリ本カット1が最小カットとなり(22)式から道路網容量を求めることもできる。この問題に(3)式を用いた条件として併加するこ

$$F_1 = 24,000 / 0.344 = 69,767 \text{ 台} \quad \text{—— (22)}$$

総走行台距離が 5×10^5 , 4.5×10^5 台・km のときは車両 68246 台 , 62671 台と本リ道路網需要は満足する。また、道路網需要 , 総走行台距離の満足率は 61.76 % 台 , 4.5×10^5 台・km , 最低



圖一 路網

標準を 62671 台, 5.16×10^5 台・km

図-2 各リンク容量制限式に対する双対変数の値

とし 2 日標計画法によつて求めた
こと、道路網容量は 66472 台、總走
行台距離は 4.8×10^6 台・km となつた。

リンク番号	1	2	3	6	7	8	9
w _{ij}	0.00450	0.00600	0.00375	0.00225	0.00225	0.00075	0.00225
10	14	16	17	18	20	21	22
0.00300	0.00375	0.00600	0.00450	0.00300	0.00450	0.00450	0.00450

このように、道路網容量は問題の定式化によつて異なる値となるが、対象とする道路網の特性を十分把握したうえで適切な道路網容量を設定すべきである。

次に、各リンクの容量増加が道路網容量に及ぼす影響について考察する。制約条件を (1), (2), (4), 目的関数を (13) 式とする線形計画問題の処理交通量を 110,000 台としたとき双対問題を解くと、表-2 に示された各リンクの容量制限式に対する双対変数の値を得る。しかし、これらの双対変数から図-3 のような容量不足カットを導く。本題、図-3 の細線のカットは処理交通量を 110,000 台としたときカット法で得られるものである。各カットの処理可能な交通量は (23) 式で求められる。本題、カット 5 は他のカット交通の関係で実際はリンク 2, 9, 10, 19 を構成しており、交通容量は 30,360 台に減少している。従つて、カット 1 を構成して

$$\bar{F}_1 = 48,000 / 0.598 = 80,267 \text{ 台}$$

$$\bar{F}_2 = 48,000 / 0.569 = 84,358 \text{ 台}$$

$$\bar{F}_4 = 24,000 / 0.225 = 106,667 \text{ 台}$$

$$\bar{F}_5 = 30,360 / 0.276 = 110,000 \text{ 台}$$

よりリンクは交通容量の遅延によって道路網容量を ($\bar{F}_2 - \bar{F}_1$) まで増加可能である。また、カット 2 のリンクはカット 1 よりリンクの組合せで ($\bar{F}_3 - \bar{F}_1$) までの道路網容量を増加させることができる。本題、リンク 1 のよつて両方のカットに含まれるリンクは単独で ($\bar{F}_3 - \bar{F}_1$) の増加が可能である。

5. まとめ

以上、本研究は基本的要素を通りて道路網容量と各リンクの容量変化が道路網容量に及ぼす影響について線形計画問題を通して考察した。問題の定式化によつて、2 は各 OD 交通の配分交通量をルート交通量といつてある各 OD 交通の走行便益を考慮することができるとともに、モデルの操作性を高めることができる。また、種々の要素を考慮して道路網容量を考えることも可能である。各リンクの容量変化が道路網容量に及ぼす影響は、線形計画問題の相補性原理より双対変数を通りて考察することができる。今後は、さらに交通規則(特と一方通行規則)あるいは除雪路線網の設定などの問題への適用につけても考慮を進めてみたい。

参考文献

- 1) Hu, T. C; Integer Programming and Network Flow, Addison-Wesley, 1970
- 2) 西村 駿; 道路網容量理論に関する一考察, 土木学会論文報告集, 第 249 号, 1976
- 3) 久保 勝; 区間容量変化が道路網容量に与えた影響について, 交通工学, Vol. 11, No. 6, 1976
- 4) J. A. BLACK & W.R. BLUNDEON; Mathematical programming constraints in strategic land use / transport planning, Transportation and Traffic Theory, 1978

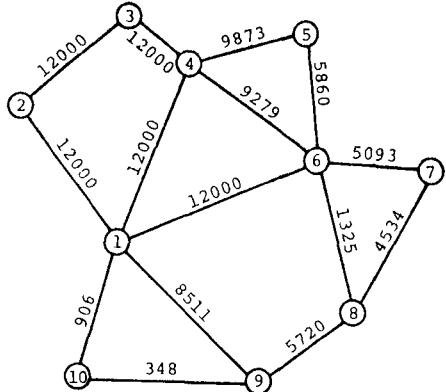


図-2 道路網容量のときの配分結果

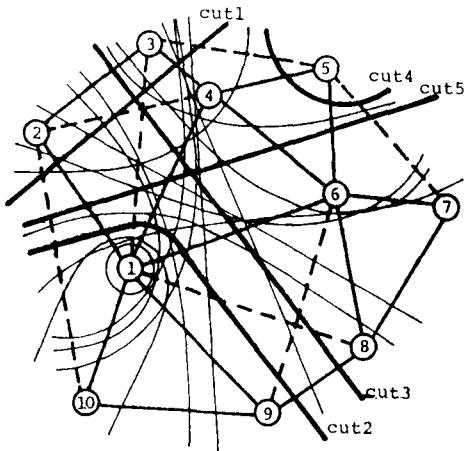


図-3 各処理交通量のときのカット