

京都大学工学部 正員 山本章司

京都大学工学部 正員 吉川和広

1. はじめに 土木施工の分野においては、機材輸送計画、整地工事の運土計画のように、最適資源配分方法に線形計画法の輸送問題としてモデル化できる現象が多く、運土計画を例にとれば次式のようにモデル化できる。

$$\left. \begin{aligned} \sum_j x_{ij} &= a_i & (i=1, 2, \dots, m) \\ \sum_i x_{ij} &= b_j & (j=1, 2, \dots, n) \\ \sum_i \sum_j x_{ij} &= \sum_i a_i = \sum_j b_j, & x_{ij} \geq 0 \end{aligned} \right\} \text{--- (1)}$$

$$Z = \sum_i \sum_j c_{ij} x_{ij} \rightarrow \min \text{--- (2)}$$

ここに、 x_{ij} : 切土ブロック i から盛土ブロック j への運土量
 a_i : 切土ブロック i の切土量(締固め状態に換算)
 b_j : 盛土ブロック j の盛土量
 c_{ij} : 切土ブロック i から盛土ブロック j へ1m³運土する
 ときの目的関数の値(運土単価(円/m³), 運土距離(m)など)
 Z : 評価基準を表わす目的関数式(運土費用(円), 仕事量(m³m)など)

上の例で明らかのように、従来の最適資源配分計画ではその輸送量を変数として扱うモデル化が多かった。しかしながら、現実問題として資源を1単位ずつ独立に輸送することは稀であり、一定の積載容量を持つ輸送施設によって資源輸送がなされることの方が多い。このような場合に、より厳密な最適配分方法を求めるためには、輸送量ではなく輸送回数を評価の対象とすべきことは明白であろう。以下に簡単な例によってこれを証明する。

いま容量20m³のスクレーバによる運土計画が式(1)、(2)としてモデル化され、 $x'_{ij}=10, x'_{ij}=15$ が基底解の一部であり、 $c'_{ij}=c''_{ij}(=c)$ と仮定すれば、式(2)よりそれぞれの目的関数値は、

$$\left. \begin{aligned} Z_1 &= c'_{ij} x'_{ij} = 10c \\ Z_2 &= c''_{ij} x'_{ij} = 15c \end{aligned} \right\} \text{--- (3)}$$

となり、2つの運土作業に対する目的関数値は $Z_1/Z_2 = 2/3$ と評価される。しかし、これらの作業はともにスクレーバ1往復の運土作業で完了するため、 $Z_1=Z_2$ と評価しようような方法を考えなければならぬ。このためには、上述したように輸送施設の積載容量を考慮して輸送回数を変数とするモデル化が有効である。

本研究は以上の考え方に基づいて、輸送回数を変数とするモデル化をいくつか提案するものである。

2. 輸送回数を変数とする輸送型問題の定式化 以下では運土計画を事例として各モデルを説明する。

モデルⅠ まず輸送回数を変数とする最も厳密な定式化としては、制約条件式(1)に、

$$n_{ij} \geq x_{ij}/Q \quad n_{ij} = 0, 1, 2, \dots \quad (4)$$

ここに、 Q : 輸送施設の積載容量、 n_{ij} : 輸送回数を加え、目的関数式を、

$$Z = \sum_i \sum_j \bar{c}_{ij} n_{ij} \rightarrow \min \text{--- (5)}$$

ここに、 $\bar{c}_{ij}$: 切土ブロック i から盛土ブロック j への運土作業1回当りの目的関数値(場合によって $\bar{c}_{ij}=c'_{ij}$)と変形する。この定式化は式(1)の a_i, b_j が実数(整数)であれば混合(全)整数計画問題となる。しかし整数計画問題を実用的範囲内で解きうるのは変数の数に100程度であるため、切土ブロック数 m と盛土ブロック数 n の和が50程度の運土計画しか解析できない。

モデルⅡ モデルⅠの修正モデルとして制約条件式を

$$\left. \begin{aligned} \sum_j Q n_{ij} &\geq a_i & n_{ij} = 1, 2, \dots \\ \sum_i Q n_{ij} &\geq b_j \\ (\sum_i a_i &= \sum_j b_j) \end{aligned} \right\} \text{--- (6)}$$

と変更する。この定式化が整数計画法としてのモデル化ではあるが、モデルⅠに比べると変数の数が半減するため、 $m+n \leq 100$ 程度の運土計画ならば十分に解析可能である。しかしながら、モデルⅡで求めるのは切土ブロック i から盛土ブロック j への最適運土回数であり、その運土量を直接求めることはできない。このため、基底解として得られ $m+n$ 個の n_{ij} に対して逆に積載容量 $Q n_{ij}$ を変数として、

$$\left. \begin{aligned} \sum_j n_{ij} Q_{ij} &= a_i \\ \sum_i n_{ij} Q_{ij} &= b_j \end{aligned} \right\} \text{--- (7)}$$

という $m+n$ 元の連立一次方程式を解く必要がある。なおこの方法によれば、容量や性能の異なる複数機種を投入する場合でも以下のような定式化が可能である。

$$\left. \begin{aligned} \sum_i \sum_j Q_{ijk} n_{ij} &\geq a_i \quad k=1,2,\dots \\ \sum_i \sum_j Q_{ijk} n_{ij} &\geq b_j \\ (\sum_i a_i &= \sum_j b_j) \end{aligned} \right\} \quad (8)$$

$$Z = \sum_i \sum_j \sum_k C_{ijk} n_{ij} \rightarrow \min \quad (9)$$

ここに、 Q_{ijk} ：機種 k の積載容量、 n_{ij} ：機種 k でブロック i からブロック j へ運搬する量。

モデル3 モデル2の制約式(6)を Q で割り、さらに、

$$\left. \begin{aligned} \sum_j n_{ij} &\geq \left[\frac{a_i}{Q} + \frac{Q-E}{Q} \right] = a'_i \\ \sum_i n_{ij} &\geq \left[\frac{b_j}{Q} + \frac{Q-E}{Q} \right] = b'_j \\ \sum_i \sum_j n_{ij} &= \sum_i a'_i = \sum_j b'_j \end{aligned} \right\} \quad (10)$$

によって右辺を整数化した制約条件式のもとに式(5)の目的関数を考える。これは運土回数を変数とする輸送問題としてこの定式化であるため、式(10)の第3番目の条件式が成立すればMODI法によって簡単に最適解を求めることができる。しかし一般には、式(6)も式(10)と変形する際に需給バランスが崩れる可能性が高く、この場合には適当な処置が必要となる。

モデル4 制約条件式(1)および目的関数式(2)をそのまま用い、また輸送量 X_{ij} を変数とする輸送問題を解く。つまり最適解の基底変数 $\hat{X}_{ij}$ で、

$$\hat{n}_{ij} = \left[\frac{\hat{X}_{ij}}{Q} + \frac{Q-E}{Q} \right] \quad (11)$$

によって運土回数 $\hat{n}_{ij}$ に変換し、目的関数の値を

$$Z = \sum_i \sum_j C_{ij} \hat{n}_{ij} \quad (12)$$

と修正する。しかしこのモデルでは式(12)で得られる値が制約条件式(1)のもとでの最適値となる保証はない。

以上の各モデルを比較すると、モデル1,2は整数計画法、モデル3,4は輸送問題としての定式化となっている。したがって、計算効率からいえばモデル3,4ははるかに有利であり、特にモデル1は変数の数が多すぎるため、非常に小さな資源配分計画にしか適用できない。さらに、モデル1,2は輸送型の係数行列が持つ性質をその解法に効率よく利用する方法がないことも欠点の一つである。

3. 適用事例による各モデルの比較 本稿では簡単な事例として、供給地および需要地が各々10箇所である表-1に示すような資源配分計画をモデル3およびモデル4として解析する。まず、輸送量を変数とするモデル化(式(1),式(2))を考えたとこ最速解は $Z=2,086,000$

であった。次に輸送施設の積載容量 $Q \in 20, 200, 2000, 4000$ と変化させて輸送回数を変数とする定式化(モデル3)を考え、各ケースの最適解の値を示したのが表-2である。これより以下のことが明らかとなる。

① 需給量 a_i, b_j に比べて積載容量 Q が非常に小さい場合には、輸送量 X_{ij} を変数とするモデルと輸送回数 n_{ij} を変数とするモデルの最適解は一致する。したがって、モデル1,2,3を考える必要はなく、モデル4の処置で十分である。

② 積載容量 Q が大きくなってくると、モデル4では目的関数の評価値が悪くなり、輸送回数を変数とするモデル化が必要となる。

次に、さらに簡単な事例($m=3, n=4$)をモデル2およびモデル3として解析したところ両者の最適解が完全に一致した。これは式(6) (Q で割っておく)の係数行列が輸送型(ユニモジュラー)であり、不等式系を等式系に変換した際にその行列要素が1,0,-1のみとなるためである。これに関しては講演時にもう少し具体的に触れることにする。

4. おわりに 従来のような輸送量ではなく、輸送回数を変数とすることによって、実現象に即した資源配分計画モデルをいくつか提案したが、計算効率上からモデル3が最適なものと考えられた。しかしモデル3では、式(10)の第3式が成立しない場合の検討等が今後の課題である。 表-1 適用事例の輸送計画

	D ₁	D ₂	D ₃	D ₄	D ₅	D ₆	D ₇	D ₈	D ₉	D ₁₀	供給量 x1000
S ₁	40	30	20	32	10	28	22	58	57	41	8
S ₂	14	22	32	20	50	32	61	20	32	50	15
S ₃	32	22	14	20	10	14	22	45	42	30	6
S ₄	20	22	28	14	41	20	50	14	20	36	18
S ₅	22	20	22	10	32	10	40	22	22	28	10
S ₆	36	28	22	22	14	10	20	41	36	20	7
S ₇	36	32	30	22	28	10	32	30	22	14	13
S ₈	64	67	50	50	32	36	20	61	50	20	9
S ₉	51	50	51	40	50	32	50	28	14	22	22
S ₁₀	54	51	50	41	45	30	42	36	22	14	20
需要量 x1000	10	24	9	6	11	8	6	13	16	25	128

表-2 各ケースの目的関数値

積載容量 Q	目的関数値 Z	モデル3を適用した場合の目的関数値	モデル4を適用した場合の目的関数値
1 20		104,300	104,300
2 200		10,430	10,430
3 2000		1,080	1,080
4 4000		590	640