

整数ナップサックの周期性について：補遺の補遺

飯田浩志*

整数ナップサック問題における最適解の周期性に関連して、拙稿 [5] で提案した、周期のはじまりを指示する重量制限の大きさへの上界について、他の上界との比較をとおしてその有用性を探るべく、まずは、いかなる場合に優れているのか、その場合分けを試みる。

キーワード：組合せ最適化、整数ナップサック問題、最適解の周期性

整数ナップサック問題 (以降、UKP と記す [2, p. 6]) の重量制限 b が、ある b^{**} 以上のとき、その UKP が効率 (単位重量あたりの価値) 最大の項を少なくとも一つ含む最適解を持つことは、よく知られている。これを UKP の最適解の周期性といい、拙稿 [4, 5] の主題であった。

古典的な 0-1 ナップサックにおいては各項 (品物) が一つずつしか用意されない一方で、各項をいくつでも取れるとしたのが UKP である。変数 $x_j \in \mathbb{Z}_+ := \{0, 1, 2, \dots\}$ が項 j をナップサックに詰める個数を表すとして、UKP は $z = \max\{\sum_{j=1}^n v_j x_j \mid \sum_{j=1}^n w_j x_j \leq b; x_j \in \mathbb{Z}_+, j = 1, 2, \dots, n\}$ で定式化される。ここに、 z を実現する n 次元ベクトル (x_1, x_2, \dots, x_n) を最適解という。以下では、重量制限 b ならびにすべての価値 v_j および重量 w_j を正の整数と仮定する。[†] 加えて、UKP の支配関係 (dominance relations [2, 8.2 節][1]) を考慮し、 $w_j \neq w_k$ ($1 \leq j < k \leq n$) とする。また、項 j の効率 $\rho_j := v_j/w_j$ とおき、以後、Nemhauser and Wolsey [3, p. 433] および拙稿 [5] にならって $\rho_1 \geq \rho_2 \geq \dots \geq \rho_n$ を、さらに $\rho_1 > \rho_2$ を仮定する。

* E-mail: auau2.a.go.go@gmail.com

[†] じつのところ v_j にあっては正であればよく、整数性は使っていない。

さて拙稿 [5] では、次を満たす UKP には最も効率の良い項 1 を含む最適解があると主張した:

$$b \geq \left[\frac{(w_1 - 1)\rho_1 - \sum_{j=2}^n (w_{j-1} - w_j)\rho_j}{\rho_1 - \rho_2} \right]. \quad (6)$$

では、この式 (6) が与える b^{**} への上界、すなわち (6) の右辺が Nemhauser and Wolsey [3] の II.6.1 節, 命題 1.2. (p. 435) で紹介されている上界

$$(w_1 - 1) \max_{j \neq 1} w_j \quad (7)$$

より悪くない——つまり、以下である——のは、いかなる場合か。これについては、その形から、次が成立することにはすぐ気づく。

補題 5.

$$w_2 \geq \frac{\rho_1}{\rho_1 - \rho_2}, \quad w_1 > w_2 > \cdots > w_n$$

であれば、(6) が与える b^{**} への上界は、(7) より悪くない。

証明. 与えられた条件の下で、

$$\begin{aligned} & \left[\frac{(w_1 - 1)\rho_1 - \sum_{j=2}^n (w_{j-1} - w_j)\rho_j}{\rho_1 - \rho_2} \right] \\ & \leq \left[\frac{(w_1 - 1)\rho_1}{\rho_1 - \rho_2} \right] \leq (w_1 - 1)w_2 = (w_1 - 1) \max_{j \neq 1} w_j. \quad \square \end{aligned}$$

条件 $w_2 \geq \rho_1/(\rho_1 - \rho_2)$ の右辺には、左辺の w_2 が隠れているけれども、 ρ_2 を一定に保ったまま w_2 を大きくできるので、実現不可能な条件というわけではない。実際、 $w_2 \geq \rho_1/(\rho_1 - \rho_2) > 1$ に注意すると、 $w_2 \geq \rho_1/(\rho_1 - \rho_2)$ は $\rho_1 \geq w_2(w_2 - 1)$ と書き換えることができる。

この補題 5 とよく似てはいるものの、次も成り立つ。

補題 6.

$$w_1 \geq \frac{\rho_1}{\rho_1 - \rho_2}, \quad w_2 > w_3 > \cdots > w_n$$

であれば, (6) が与える b^{**} への上界は, (7) より悪くない。

証明. まず, 条件 $w_2 > w_3 > \cdots > w_n$ から

$$\begin{aligned} & \left[\frac{(w_1 - 1)\rho_1 - \sum_{j=2}^n (w_{j-1} - w_j)\rho_j}{\rho_1 - \rho_2} \right] \\ & \leq \left[\frac{(w_1 - 1)\rho_1 - (w_1 - w_2)\rho_2}{\rho_1 - \rho_2} \right] \end{aligned}$$

を得る. もうひとつの条件 $w_1 \geq \rho_1/(\rho_1 - \rho_2) = \rho_2/(\rho_1 - \rho_2) + 1$ から, $\rho_2 \leq (w_1 - 1)(\rho_1 - \rho_2)$. この両辺に $w_2 - 1$ ($w_2 \geq 1$ に注意) を乗じてから変形すると,

$$(w_1 - 1)\rho_1 - (w_1 - w_2)\rho_2 \leq (w_1 - 1)w_2(\rho_1 - \rho_2)$$

が出る. これから,

$$\left[\frac{(w_1 - 1)\rho_1 - (w_1 - w_2)\rho_2}{\rho_1 - \rho_2} \right] \leq (w_1 - 1)w_2. \quad \square$$

参考までに, 条件 $w_1 \geq \rho_1/(\rho_1 - \rho_2)$ は $(1 - 1/w_1)\rho_1 \geq \rho_2$ とも書ける.

じつは, 補題 5 の条件を満足する $\rho_1, \rho_2, w_1, \dots, w_n$ は補題 6 の条件をも満たすので, 補題 5 の証明は無用だった. さらに, 補題 6 の亜種として次がいえる.

補題 7. $n = 3$ で

$$w_1 \geq \frac{\rho_1 - \rho_3}{\rho_1 - \rho_2}, \quad w_2 > w_3 = 1$$

であれば, (6) が与える b^{**} への上界は, (7) より悪くない.

証明は簡単で, 与えられた条件下では

$$\frac{(w_1 - 1)\rho_1 - (w_1 - w_2)\rho_2 - (w_2 - 1)\rho_3}{\rho_1 - \rho_2} \leq (w_1 - 1)w_2$$

が示せる (逆にたどってみるとよい. 途中, 左辺の分子の第二項を $-(w_1 - 1)\rho_2 + (w_2 - 1)\rho_2$ と分けるのがポイント).[‡]

さらにもうひとつ, $n = 2$ で $w_1 > w_2 = 1$ の場合をつけ加えておきたい.

さて, これらの他に, (6) が与える b^{**} への上界が (7) より好ましいのはどんな場合か. より直感的でわかりやすい (そして包括的な) 条件については, 今後の課題としたい.

また, 拙稿 [5] での議論をまとめると, b^{**} への上界として, (6) の右辺より大きくない

$$\left[\frac{(w_1 - 1)\rho_1 - \max_{1 \leq k \leq n} \sum_{j=2}^k (w_{j-1} - w_j)\rho_j}{\rho_1 - \rho_2} \right] \quad (8)$$

を提案したともいえる (ただし $k = 1$ のとき, 分子の第二項は 0 を表す. じつは, $k = 1$ のみ考えた——つまり, 分子の第二項がない——(8) は, 拙稿 [5] の補題 3 で示した b^{**} への上界である). こちらと (7) との比較についても,

[‡] 補題 7 の一般化のひとつとして, ほぼ同様の証明から: $n \geq 3$, $w_1 \geq (\rho_1 - \rho_3)/(\rho_1 - \rho_2)$, $\max_{j \neq 1} w_j = w_2$, $w_n = 1$, $\rho_3 = \rho_4 = \dots = \rho_n$ ならば, (6) の右辺は (7) 以下といえる. とはいえ, かなりきつい条件なので, さほど使い道があるようには見えない. ただし, (6) の右辺ではなく後述する (8) を対象としたとき, 上記の一般化された補題 7 の条件は: $w_1 \geq (\rho_1 - \rho_3)/(\rho_1 - \rho_2)$ と $\max_{j \neq 1} w_j = w_2$ はそのまま, $w_k = 1$ かつ $\rho_3 = \rho_4 = \dots = \rho_k$ を満たす k ($3 \leq k \leq n$) が存在すれば——(8) は (7) 以下である——と若干緩和される.

今後の課題としたい。いわずもがな、ここで示した補題 5-7 (ともうひとつ) の場合, (8) は (7) より悪く (大きく) ない。加えて,

$$\frac{\rho_1}{\rho_1 - \rho_2} \leq \max_{j \neq 1} w_j$$

も, 我々の求める条件である。このことは, 先に言及した, 式 (8) で $k = 1$ のみ考えたもの——もちろん, それは (6) の右辺と同様に, (8) 以上である——と (7) を見比べればすぐに分かる。ときに, この条件は補題 5 のそれとよく似ている。その差異は, (6) の右辺では項 n まで考慮せざるを得ないという^{かせ} 枷がある一方, (8) では勝手な k ($1 \leq k \leq n$) を固定して考えられる利点があることに^よ 因る。

同様のことが補題 6 と 7 から引き出せる。具体的には, (6) の右辺の代わりに (8) を対象とすることで, 補題 6 の条件は, $w_1 \geq \rho_1 / (\rho_1 - \rho_2)$, $\max_{j \neq 1} w_j = w_2$ ならば; 他方, 補題 7 の条件は, $w_1 \geq (\rho_1 - \rho_3) / (\rho_1 - \rho_2)$, $\max_{j \neq 1} w_j = w_2$, $w_3 = 1$ ならば, それぞれ, (8) は (7) 以下といえる。

もうひとつ, (6) の右辺について考察した $n = 2$, $w_2 = 1$ の場合と同様にして, $w_2 = 1$ が挙げられる。要するに $w_2 = 1$ のとき, $k = 2$ のみ考えた (8) ——拙稿 [5] の補題 4 で示した b^{**} への上界——は $w_1 - 1$ に等しいので, $\max_{j \neq 1} w_j (\geq 1)$ が掛かる (7) の方が不利である。

参考文献

- [1] H. Iida, Two topics in dominance relations for the unbounded knapsack problem. *Open Applied Mathematics Journal* **2**, 16-9 (2008) [doi:10.2174/1874114200802010016].
- [2] H. Kellerer, U. Pferschy and D. Pisinger, *Knapsack Problems*. Springer 2004.
- [3] G. L. Nemhauser and L. A. Wolsey, *Integer and Combinatorial Optimization*. paperback reprinted, Wiley-Interscience 1999.
- [4] 飯田, 整数ナップサックの周期性について. Discussion paper series no. 118, 小樽商科大学ビジネス創造センタ, 2009; (<http://hdl.handle.net/10252/2207>) から入手可能.
- [5] 飯田, Discussion paper series no. 118 への補遺. Discussion paper series no. 119, 小樽商科大学ビジネス創造センタ, 2009; (<http://hdl.handle.net/10252/2791>) から入手可能.