

Excel Solver による DEA の解法 (レポート)

張 哲華*¹ 唐 立壯*² 荆 雪剛*³ 韓 尚秀*⁴

Data Envelopment Analysis using Excel Solver

Zhang Zhehua*¹ Tang Li Zhuang*² Jing Xuegang*³ Han Sangsu*⁴

Abstract

There are many freeware or shareware applications for solving data envelopment analysis (DEA), but these are not easy to understand and because of theoretical difficulties, are not efficient at understanding and analyzing DEA.

Excel Solver, a add-in for Microsoft Excel is suggested for solving DEA and also a comprehensive method for solving DEA problems is proposed.

Keyword

DEA, Excel solver, Linear programming

1. DEA について

DEA とは1978年に Charnes 等によって開発された経営分析手法の一つである。最も優れたパフォーマンスを示した事業体 (企業) を基に “効率的フロンティア” を計測し、このフロンティアを一つのベンチマークとして他の事業体の業績評価、効率値を測定する方法論である^[1]。企業とか公共団体を含む様々な事業体に対して適用され、事業体の効率性が分析されている。理論面だけではなく、分析ツールも数多く開発されている。有料ツールとしては、DEA-Solver PRO、Frontier Analyst、PIM DEA Soft、LIMDEP (ver. 9.0以降)、MATLAB などがあり、DEAP、DEA Excel Solver、DEA Frontier Premium、EMS、PIONEER、College Analysis、Visual C++ 2005などは無料で提供されている^[2]。

しかしながら、効率性分析のためには、線形計画法 (Linear Programming) を利用して部分問題を解決してから、改善策を分析する時にも LP の双対問題を解かないといけない。理論的に非常にむずかしく、その分析には専門性が必要となる。開発されている分析ツールにも具体的で、わかりやすいマニュアル等は提供されていない現状である。

ここで、本レポートでは普及率の高いエクセルのアドインソフトの Excel Solver を用

*1 ちょう てつか：大阪国際大学大学院経営情報研究科 (2011.10.27受理)

*2 とう りつそう：大阪国際大学大学院経営情報研究科

*3 けい せつごう：大阪国際大学経営情報学部研究生

*4 はん さんすう：大阪国際大学現代社会学部教授

いて、DEA 問題の解析を試みる。さらに、分かりやすい例題を取りあげ、その分析の流れを示す。

2. DEA の定式化

同じ m 種類の投入財と r 種類の産出財を持つ n コの事業体の中で効率比較を考える。各事業体の投入財と産出財のデータはそれぞれ $\{a_{ik}\}$ と $\{b_{jk}\}$ ($i = 1, 2, \dots, m$; $j = 1, 2, \dots, r$; $k = 1, 2, \dots, n$) で与えられる。

投入財と産出財をそれぞれ全体として総合するとき、内容も単位も異なる項目の値を単純に加えるのは無意味であり、重みつきの和を考えることにする。産出財の重みを $\{u_j\}$ ($j = 1, 2, \dots, r$)、投入財の重みを $\{v_i\}$ ($i = 1, 2, \dots, m$) とすると、第 k 事業体の効率は

$$\frac{\sum_{j=1}^r u_j b_{jk}}{\sum_{i=1}^m v_i a_{ik}}$$

で与えられる。ここで重み $\{u_j\}$, $\{v_i\}$ は非負の未知数であり、それを決めるのが問題となる。

そこでまず、どの事業体の効率も 1 より大きくないと制約するのは自然である。いま特定の事業体 p をとり上げ、その効率が最大になるような重みを求める。その重みは他の事業体にとっては最適でないが、それでも事業体 p より効率のよい事業体があれば、それは p の改善のための参照事業体となる。このような最適化で p を $1, 2, \dots, n$ と動かして、 n コの事業体それぞれを中心とした n コの最適化問題を考える。そのときの最適の重みは、それぞれの事業体の最適化で異なるのは当然である。

このような事業体 p の最適化問題は

$$\begin{aligned} \frac{\sum_{j=1}^r b_{jk} u_j}{\sum_{i=1}^m a_{ik} v_i} &\leq 1, \quad (k = 1, 2, \dots, n) \\ u_j &\geq 0, v_i &\geq 0 \end{aligned}$$

の下で

$$\frac{\sum_{j=1}^r b_{jp} u_j}{\sum_{i=1}^m a_{ip} v_i} \Rightarrow \max(\text{最大化})$$

となる。この制約条件は分母を払えば 1 次不等式となるが、目的関数は分数式であるから、これは分数計画といわれる。

これをさらに取扱いやすくするために線形計画法に直す。それには目的関数の分母を

$$\sum_{i=1}^m a_{ip} v_i = 1$$

とおけばよい。これは適当に単位を変更したと考えればよい。そこで結局、事業体 p に関

する線形計画として

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^r b_{jk} u_j &\leq \sum_{i=1}^m a_{ik} v_i, \quad (k=1,2,\dots,n) \\ \sum_{i=1}^m a_{ip} v_i &= 1 \\ u_j, v_i &\geq 0 \end{aligned}$$

の下で

$$\sum_{j=1}^r b_{jp} u_j \Rightarrow \max$$

を解けばよい。事業体 p の効率値は最大値を与える $\theta = \sum_{j=1}^r b_{jp} u_j$ である。このような線形計画法をすべての事業体について解くことにより、各事業体の効率値とその事業体が効率的でない場合の改善のための参照点が見出される^[3]。

事業体 p の最適化問題は

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^r b_{jk} u_j &\leq \sum_{i=1}^m a_{ik} v_i, \quad (k=1,2,\dots,n) \\ \sum_{i=1}^m a_{ip} v_i &= 1, \quad (k=1,2,\dots,n) \\ u_j &\geq 0 \\ v_i &\geq 0 \end{aligned}$$

の下で

$$\sum_{j=1}^r b_{jp} u_j \Rightarrow \max$$

表1. 2投入、1産出

支店	A	B	C	D	E
従業員 x_1	4	5	7	4	2
面積 x_2	3	2	1	2	4
売上高 y	1	1	1	1	1

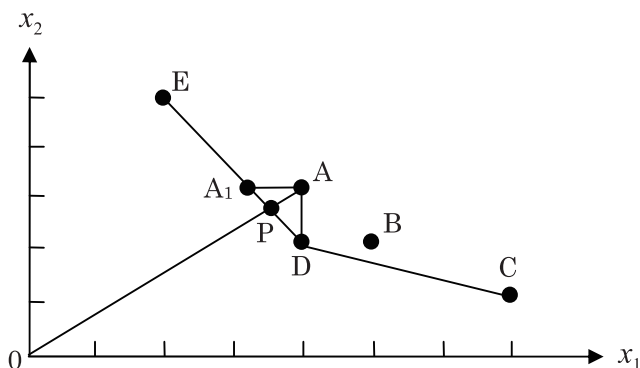







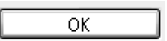
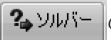
図1. 2投入、1産出

つぎに、投入財が従業員数 x_1 と売り場面積 x_2 の二つで、産出財は売上 y の一つであるとする。売上はすべての値を1とおく。つまり、単当たり売り上げに必要な投入財の量にしてある。

投入財は少ない方が効率的であり、折線 CDE が効率フロンティアになる。OA と DE の交点を P とすると、点 A の効率率は OP/OA で与えられる。A が非効率になるのは D と E のためであり、D と E を A の参照点集合 (reference set) という。A の効率を改善するには、 x_1 を下げて A_1 にもっていくか、 x_2 を下げて D にもっていくことを考えればよい。

ここで Microsoft 社 Office 2007 のソルバーによる解法について詳しく説明する。

1. インストール方法は次の手順で行う。

- ① エクセルの起動
- ② Office ボタン  より Excel オプション  Excel のオプション① を選ぶ
- ③ アドイン  により  設定(G)... を選ぶ
- ④ ソルバーアドイン  ソルバーアドイン にチェックを入れる
- ⑤ OK ボタン  をクリック
- ⑥ データタブの分析グループでソルバー  ソルバー の確認

2. データの入力 (図2)

- ① シート上セル A 1 から D11 までに表2のデータを入力した後、B12から D12まで塗りつぶし、答の領域を確保
- ② B16セルに目的関数を入力
- ③ B17から B22まで制約を入力

3. ソルバーの実行

- ① データタブの分析グループでソルバーをクリック
- ② 入力窓上で目的関数に相当するセル B16を指定し最大値を選択



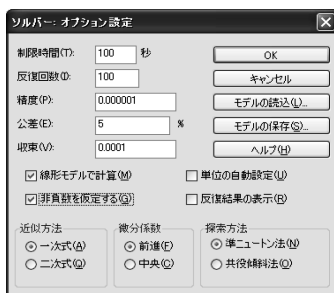
- ③ 制約条件 (B17～ B21)



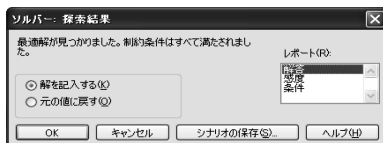
- ④ 制約条件 (B22)



- ⑤ オプションの設定



- ⑥ 実行ボタンのクリック
- ⑦ 解答レポートの作成



- ⑧ 解答レポートの確認 (図3)

4. 安全のため保存

表2. 表1の詳細

	重み	支店	A	B	C	D	E
入力	$m = 1$ v_1	従業員 x_1	$a_{11} = 4$	$a_{12} = 5$	$a_{13} = 7$	$a_{14} = 4$	$a_{15} = 2$
	$m = 1$ v_2	面積 x_2	$a_{21} = 3$	$a_{22} = 2$	$a_{23} = 1$	$a_{24} = 2$	$a_{25} = 4$
出力	$m = 1$ v_3	売上高 y	$b_{11} = 1$	$b_{12} = 1$	$b_{13} = 1$	$b_{14} = 1$	$b_{15} = 1$

k が 1 (事業体 1 中心) のとき

$$\text{制約条件: } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j \leq \sum_{i=1}^2 a_{ik} u_i \quad \Rightarrow b_{jk} u_j \leq a_{1k} v_1 + a_{2k} v_2$$

$$\text{制約条件 1 } (k=1) \quad b_{11} u_1 \leq a_{11} v_1 + a_{21} v_2 \quad \Rightarrow u \leq 4v_1 + 3v_2$$

$$\text{制約条件 2 } (k=2) \quad b_{12} u_1 \leq a_{12} v_1 + a_{22} v_2 \quad \Rightarrow u \leq 5v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 3 } (k=3) \quad b_{13} u_1 \leq a_{13} v_1 + a_{23} v_2 \quad \Rightarrow u \leq 7v_1 + v_2$$

$$\text{制約条件 4 } (k=4) \quad b_{14} u_1 \leq a_{14} v_1 + a_{24} v_2 \quad \Rightarrow u \leq 4v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 5 } (k=5) \quad b_{15} u_1 \leq a_{15} v_1 + a_{25} v_2 \quad \Rightarrow u \leq 2v_1 + 4v_2$$

$$\sum_{i=1}^l a_{ik} v_i = 1, \quad u_j \geq 0, \quad v_i \geq 0 \quad \Rightarrow 4v_1 + 3v_2 = 1, \quad u, v_1, v_2 \geq 0$$

$$\text{目的関数: } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j = b_{1k} u_1 \quad \Rightarrow b_{11} u_1 = 1 \times u_1 = u$$

手順としては、例の場合、

まずデータ表を下図のような形で作成する。

Excel Solver による DEA の解法 (レポート)

	A	B	C	D	E	F	G
1	primal						
2		制約1	制約2	制約3			
3	決定変数	v1	v2	u			
4	事業体1を中心	4	3	1			
5	支店1	4	3	1			
6	支店2	5	2	1			
7	支店3	7	1	1			
8	支店4	4	2	1			
9	支店5	2	4	1			
10							
11		v1	v2	u			
12	変数	1/7	1/7	6/7			
13							
14							
15							
16	目的: 最大化	6/7		$D2 * D12 / (B2 * B12 + C2 * C12)$			
17	制約条件1	1		$B3 * B12 + C3 * C12$			
18	制約条件2	1		$B4 * B12 + C4 * C12$			
19	制約条件3	8/7		$B5 * B12 + C5 * C12$			
20	制約条件4	6/7		$B6 * B12 + C6 * C12$			
21	制約条件5	6/7		$B7 * B12 + C7 * C12$			
22	制約条件6	1		$B2 * B12 + C2 * C12$			
23							

図2. 問題入力

次に、ソルバーのボタンをクリックするとメニューが現れる。変化させるセル、制約条件及びオプションのところにパラメータを設定する。最後に実行のボタンをクリックすると、下図のような解答レポートが出てくる。

	A	B	C	D	E	F	G	H
1	Microsoft Excel 12.0 解答レポート							
2	ワークシート名: [Book1]Sheet1							
3	レポート作成日: 2011/05/17 14:57:20							
4								
5								
6	目的セル (最大値)							
7	セル	名前	計算前の値	セルの値				
8	\$B\$13	u v1	6/7	6/7				
9								
10								
11	変化させるセル							
12	セル	名前	計算前の値	セルの値				
13	\$B\$11	v1 v1	1/7	1/7				
14	\$B\$12	v2 v1	1/7	1/7				
15	\$B\$13	u v1	6/7	6/7				
16								
17								
18	制約条件							
19	セル	名前	セルの値	制約条件	ステータス	条件との差		
20	\$B\$19	制約条件5 v1	6/7	$\$B\$19 = \$B\13	満たす	0		
21	\$B\$15	制約条件1 v1	1	$\$B\$15 > \$B\13	部分的に満たす	1/7		
22	\$B\$16	制約条件2 v1	1	$\$B\$16 > \$B\13	部分的に満たす	1/7		
23	\$B\$17	制約条件3 v1	8/7	$\$B\$17 > \$B\13	部分的に満たす	2/7		
24	\$B\$18	制約条件4 v1	6/7	$\$B\$18 > \$B\13	満たす	0		
25	\$B\$20	制約条件6 v1	1	$\$B\$20 = 1$	部分的に満たす	0		
26								

図3. 解答レポート

k が 2 のとき

$$\text{制約条件 } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j \leq \sum_{i=1}^2 a_{ik} u_i \Rightarrow b_{jk} u_1 \leq a_{1k} v_1 + a_{2k} v_2$$

$$\text{制約条件 1 } (k=1) \quad b_{11} u_1 \leq a_{11} v_1 + a_{21} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 3v_2$$

$$\text{制約条件 2 } (k=2) \quad b_{12} u_1 \leq a_{12} v_1 + a_{22} v_2 \Rightarrow u \leq 5v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 3 } (k=3) \quad b_{13} u_1 \leq a_{13} v_1 + a_{23} v_2 \Rightarrow u \leq 7v_1 + v_2$$

$$\text{制約条件 4 } (k=4) \quad b_{14} u_1 \leq a_{14} v_1 + a_{24} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 5 } (k=5) \quad b_{15} u_1 \leq a_{15} v_1 + a_{25} v_2 \Rightarrow u \leq 2v_1 + 4v_2$$

$$\sum_{i=1}^l a_{ik} v_i = 1, \quad \begin{matrix} u_j \geq 0 \\ v_i \geq 0 \end{matrix} \Rightarrow 5v_1 + 2v_2 = 1, \quad u_1, v_1, v_2 \geq 0$$

$$\text{目的関数: } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j = b_{1k} u_1 \Rightarrow b_{12} u_1 = 1 \times u_1 = u \Rightarrow \max$$

k が 3 のとき

$$\text{制約条件 } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j \leq \sum_{i=1}^2 a_{ik} u_i \Rightarrow b_{jk} u_1 \leq a_{1k} v_1 + a_{2k} v_2$$

$$\text{制約条件 1 } (k=1) \quad b_{11} u_1 \leq a_{11} v_1 + a_{21} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 3v_2$$

$$\text{制約条件 2 } (k=2) \quad b_{12} u_1 \leq a_{12} v_1 + a_{22} v_2 \Rightarrow u \leq 5v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 3 } (k=3) \quad b_{13} u_1 \leq a_{13} v_1 + a_{23} v_2 \Rightarrow u \leq 7v_1 + v_2$$

$$\text{制約条件 4 } (k=4) \quad b_{14} u_1 \leq a_{14} v_1 + a_{24} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 5 } (k=5) \quad b_{15} u_1 \leq a_{15} v_1 + a_{25} v_2 \Rightarrow u \leq 2v_1 + 4v_2$$

$$\sum_{i=1}^l a_{ik} v_i = 1, \quad \begin{matrix} u_j \geq 0 \\ v_i \geq 0 \end{matrix} \Rightarrow 7v_1 + v_2 = 1, \quad u_1, v_1, v_2 \geq 0$$

$$\text{目的関数: } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j = b_{1k} u_1 \Rightarrow b_{13} u_1 = 1 \times u_1 = u \Rightarrow \max$$

k が 4 のとき

$$\text{制約条件 } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j \leq \sum_{i=1}^2 a_{ik} u_i \Rightarrow b_{jk} u_1 \leq a_{1k} v_1 + a_{2k} v_2$$

$$\text{制約条件 1 } (k=1) \quad b_{11} u_1 \leq a_{11} v_1 + a_{21} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 3v_2$$

$$\text{制約条件 2 } (k=2) \quad b_{12} u_1 \leq a_{12} v_1 + a_{22} v_2 \Rightarrow u \leq 5v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 3 } (k=3) \quad b_{13} u_1 \leq a_{13} v_1 + a_{23} v_2 \Rightarrow u \leq 7v_1 + v_2$$

$$\text{制約条件 4 } (k=4) \quad b_{14} u_1 \leq a_{14} v_1 + a_{24} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 5 } (k=5) \quad b_{15} u_1 \leq a_{15} v_1 + a_{25} v_2 \Rightarrow u \leq 2v_1 + 4v_2$$

$$\sum_{i=1}^l a_{ik} v_i = 1, \quad \begin{matrix} u_j \geq 0 \\ v_i \geq 0 \end{matrix} \Rightarrow 4v_1 + 2v_2 = 1, \quad u_1, v_1, v_2 \geq 0$$

$$\text{目的関数: } \sum_{j=1}^l b_{jk} u_j = b_{1k} u_1 \Rightarrow b_{14} u_1 = 1 \times u_1 = u \Rightarrow \max$$

k が 5 のとき

$$\text{制約条件 } \sum_{j=1}^J b_{jk} u_j \leq \sum_{i=1}^2 a_{ik} u_i \Rightarrow b_{jk} u_j \leq a_{1k} v_1 + a_{2k} v_2$$

$$\text{制約条件 1 } (k=1) \quad b_{11} u_1 \leq a_{11} v_1 + a_{21} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 3v_2$$

$$\text{制約条件 2 } (k=2) \quad b_{12} u_1 \leq a_{12} v_1 + a_{22} v_2 \Rightarrow u \leq 5v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 3 } (k=3) \quad b_{13} u_1 \leq a_{13} v_1 + a_{23} v_2 \Rightarrow u \leq 7v_1 + v_2$$

$$\text{制約条件 4 } (k=4) \quad b_{14} u_1 \leq a_{14} v_1 + a_{24} v_2 \Rightarrow u \leq 4v_1 + 2v_2$$

$$\text{制約条件 5 } (k=5) \quad b_{15} u_1 \leq a_{15} v_1 + a_{25} v_2 \Rightarrow u \leq 2v_1 + 4v_2$$

$$\sum_{i=1}^J a_{ik} v_i = 1, \quad u_j \geq 0, \quad v_i \geq 0 \Rightarrow 2v_1 + 4v_2 = 1, \quad u_j, v_1, v_2 \geq 0$$

$$\text{目的関数: } \sum_{j=1}^J b_{jk} u_j = b_{1k} u_1 \Rightarrow b_{15} u_1 = 1 \times u_1 = u \Rightarrow \max$$

そこで、上の線形計画法を Excel のソルバーにより容易に解ける。また、これは 2 変数であるから、図でも簡単に解ける。

他の事業体を中心とする場合も同様である。その結果を表 3 にまとめる。見出しの“主体”は中心とする事業体を表す。

表 3. DEA による例題の解

主体	最適値			効率				
	u	v_1	v_2	A	B	C	D	E
A	$\frac{6}{7}$	$\frac{1}{7}$	$\frac{1}{7}$	$\frac{6}{7}$	$\frac{6}{7}$	$\frac{3}{4}$	1	1
B	$\frac{10}{11}$	$\frac{1}{11}$	$\frac{3}{11}$	$\frac{10}{13}$	$\frac{10}{11}$	1	1	$\frac{5}{7}$
C	1	$\frac{1}{10}$	$\frac{3}{10}$	$\frac{10}{13}$	$\frac{10}{11}$	1	1	$\frac{5}{7}$
D	1	$\frac{1}{10}$	$\frac{3}{10}$	$\frac{10}{13}$	$\frac{10}{11}$	1	1	$\frac{5}{7}$
	1	$\frac{1}{6}$	$\frac{1}{6}$	$\frac{6}{7}$	$\frac{6}{7}$	$\frac{3}{4}$	1	1
E	1	$\frac{1}{6}$	$\frac{1}{6}$	$\frac{6}{7}$	$\frac{6}{7}$	$\frac{3}{4}$	1	1

事業体 D は最適解を 2 つもつが、その他は 1 つだけである。

目的関数 u の最大値が 1 である事業体 C, D, E は効率フロンティア上にある。また、それぞれの事業体の参照点集合は効率が 1 の事業体として表 4 に与える。

表 4. 参照点集合

主体	A	B	C	D	E
参照点集合	D, E	C, D	C, D	C, D, E	D, E

ここで線形計画の双対問題にふれておく。表現の簡潔のためにベクトルと行列を用いる。

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}, \quad \mathbf{x} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{c} = [c_1, c_2, \dots, c_n], \quad \mathbf{w} = [w_1, w_2, \dots, w_m]$$

とおき、 $A, \mathbf{b}, \mathbf{c}$ は与えられたデータで、 \mathbf{x} と \mathbf{w} は非負の未知数である。このとき

$$A\mathbf{x} \leq \mathbf{b}$$

の下で

$$\mathbf{c}\mathbf{x} \Rightarrow \max$$

をもとの問題 (primal problem) とするとき

双対問題 (dual problem) は

$$\mathbf{w}A \geq \mathbf{c}$$

の下で

$$\mathbf{w}\mathbf{b} \Rightarrow \min \text{ (最小化)}$$

と与えられる。

もとの問題と双対問題のどちらか一方が有限な最適解をもてば、他方もまた有限な最適解をもち、目的関数の一方の最大値と他方の最小値は一致する。これを双対定理という。

もとの問題と双対問題の制約条件から

$$\mathbf{c}\mathbf{x} \leq \mathbf{w}A\mathbf{x} \leq \mathbf{w}\mathbf{b}$$

がつねに成立。ところが、目的関数最大値と最小値を与える未知数のベクトルをそれぞれ \mathbf{x}^* と \mathbf{w}^* とするとき、双対定理により

$$\mathbf{c}\mathbf{x}^* = \mathbf{w}^*A\mathbf{x}^* = \mathbf{w}^*\mathbf{b}$$

が成立。したがって

$$\begin{aligned} (\mathbf{w}^*A - \mathbf{c}) \cdot \mathbf{x}^* &= 0 \\ \mathbf{w}^*(\mathbf{b} - A\mathbf{x}^*) &= 0 \end{aligned}$$

となる。これを線形計画の補完性 (complementarity) という。このベクトルの積のどの項も非負であるから、 \mathbf{w}^* の正の要素に対応する余裕変数 $\mathbf{b} - A\mathbf{x}^*$ の要素はゼロでなければならない。 \mathbf{x}^* と余裕分 $\mathbf{w}^*A - \mathbf{c}$ についても同様である。

再び DEA の線形計画にもどる。もとの問題は $\{v_i\} (i = 1, 2, \dots, m)$ と $\{u_j\} (j = 1, 2, \dots, r)$ の $(m + r)$ コの未知数と $(n + 1)$ コの制約条件をもつから、双対問題は $\{w_k\} (k = 1, 2, \dots, n)$ と θ の $(n + 1)$ コの未知数と $(m + r)$ コの制約条件をもつ。いま

$$\mathbf{a}_k = \begin{bmatrix} a_{1k} \\ a_{2k} \\ \vdots \\ a_{mk} \end{bmatrix}, \quad \mathbf{b}_k = \begin{bmatrix} b_{1k} \\ b_{2k} \\ \vdots \\ b_{rk} \end{bmatrix}, \quad \mathbf{w} = \begin{bmatrix} w_1 \\ w_2 \\ \vdots \\ w_n \end{bmatrix}$$

$$A = [\mathbf{a}_1, \mathbf{a}_2, \dots, \mathbf{a}_n], \quad B = [\mathbf{b}_1, \mathbf{b}_2, \dots, \mathbf{b}_n]$$

$$\mathbf{v} = [v_1, v_2, \dots, v_m], \quad \mathbf{u} = [u_1, u_2, \dots, u_r]$$

とおくと、DEA のもとの問題は

$$-vA + uB \leq 0$$

$$va_p = 1$$

$$u, v \geq 0$$

の下で

$$u \cdot b_p \Rightarrow \max$$

となる。ここで $\mathbf{0}$ はすべての要素がゼロのゼロ・ベクトルである。これに対する双対問題を全体でまとめて表すと

$$\begin{bmatrix} -A & \mathbf{a}_p \\ (m \times n) & (m \times 1) \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} \mathbf{w} \\ \theta \\ (n \times 1) \\ (1 \times 1) \end{bmatrix} \geq \begin{bmatrix} \mathbf{0} \\ \mathbf{b}_p \\ (m \times 1) \\ (r \times 1) \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{w} \geq \mathbf{0}$$

の下で

$$\theta \Rightarrow \min$$

となる。この制約条件分割して書くと

$$-Aw + \theta \mathbf{a}_p \geq 0$$

$$Bw \geq \mathbf{b}_p$$

となり、さらに要素ごとには

$$-\sum_{k=1}^n a_{ik} w_k + \theta a_{ip} \geq 0, \quad i=1,2,\dots,m$$

$$\sum_{k=1}^n b_{jk} w_k \geq b_{jp}, \quad j=1,2,\dots,r$$

となる。

3. 効率の改善

DEA のもとの問題は事業体ごとの制約条件をもつが、双対問題は個々の投入財と産出財に関する制約条件であるから、効率の改善の見地からは双対問題のほうが扱いやすい。

双対問題では、 $\{w_k\}$ は各事業体の重みを表している。ここで、第 p 事業体に関して

$$s_i = \theta a_{ip} - \sum_{k=1}^n a_{ik} w_k, \quad i=1,2,\dots,m$$

$$t_j = \sum_{k=1}^n b_{jk} w_k - b_{jp}, \quad j=1,2,\dots,r$$

とおけば、 s_i は第 i 投入財の超過投入量、 t_j は第 j 産出財の不足産出量を表す余裕変数となる。投入量は少ない方がよく、産出量は多い方がよい。そこでまず、双対問題

$$-\sum_{k=1}^n a_{ik} w_k + \theta a_{ip} \geq 0, \quad i=1,2,\dots,m$$

$$\sum_{k=1}^n b_{jk} w_k \geq b_{jp}, \quad j=1,2,\dots,r$$

$$w_k \geq 0$$

の下で

$$\theta \Rightarrow \min$$

を解き、その最適解 θ^* を用いて

$$s_i = \theta^* a_{ip} - \sum_{k=1}^n a_{ik} w_k, \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$t_j = \sum_{k=1}^n b_{jk} w_k - b_{jp}, \quad j = 1, 2, \dots, r$$

$$s_i, t_j, w_k \geq 0$$

の下で

$$\sum_{i=1}^n s_i + \sum_{j=1}^r t_j \Rightarrow \max$$

を解けば、事業体 p の最適の効率 θ^* を保ちながら、できるだけ投入量を少なく産出量を多くするような重み w_k と余裕変数 $\{s_i\}, \{t_j\}$ が求まる。これをすべての事業体について行えばよい。

(詳細は、下記のようになる)

$p = 1$ の場合

$i = 1$ の時

$$\theta a_{ip} - \sum_{k=1}^n a_{ik} w_k \geq 0$$

$$\Rightarrow \theta a_{1p} - \sum_{k=1}^5 a_{1k} w_k \geq 0$$

$$\Rightarrow -a_{11} w_1 - a_{12} w_2 - a_{13} w_3 - a_{14} w_4 - a_{15} w_5 + \theta a_{1p} \geq 0$$

$$\Rightarrow -4w_1 - 5w_2 - 7w_3 - 4w_4 - 2w_5 + 4\theta \geq 0$$

$i = 2$ の時

$$\theta a_{ip} - \sum_{k=1}^n a_{ik} w_k \geq 0$$

$$\Rightarrow -a_{21} w_1 - a_{22} w_2 - a_{23} w_3 - a_{24} w_4 - a_{25} w_5 + \theta a_{2p} \geq 0$$

$$\Rightarrow -3w_1 - 2w_2 - 1w_3 - 2w_4 - 4w_5 + 3\theta \geq 0$$

$j = 1$ の時

$$\sum_{k=1}^n b_{jk} w_k \geq b_{jp}$$

$$\Rightarrow \sum_{k=1}^5 b_{1k} w_k \geq b_{1p}$$

$$\Rightarrow b_{11} w_1 + b_{12} w_2 + b_{13} w_3 + b_{14} w_4 + b_{15} w_5 \geq b_{11}$$

したがって、 $\theta_p = \theta_1 = \frac{6}{7}$ が求まる。 $p = 2, 3, \dots, 5$ に対しても $\theta_2 = \frac{10}{11}, \theta_3 = 1, \theta_4 = 1, \theta_5 = 1$ が

求められる。それゆえ、 $\theta^* = \min\{\theta_1, \theta_2, \theta_3, \theta_4, \theta_5\} = \{\frac{6}{7}, \frac{10}{11}, 1, 1, 1\}$ になる。

(詳細は、下記のようになる)

$p = 1, i = 1$ の時

$$\begin{aligned} s_1 &= \theta^* a_{ip} - \sum_{k=1}^n a_{ik} w_k \\ &= \theta^* a_{11} - \sum_{k=1}^5 a_{1k} w_k \\ &= \theta^* a_{11} - a_{11} w_1 - a_{12} w_2 - a_{13} w_3 - a_{14} w_4 - a_{15} w_5 \\ &= \frac{6}{7} * 4 - 4w_1 - 5w_2 - 7w_3 - 4w_4 - 2w_5 \end{aligned}$$

$i = 2$ の時

$$\begin{aligned} s_1 &= \theta^* a_{ip} - \sum_{k=1}^n a_{ik} w_k \\ &= \theta^* a_{21} - \sum_{k=1}^5 a_{2k} w_k \\ &= \theta^* a_{21} - a_{21} w_1 - a_{22} w_2 - a_{23} w_3 - a_{24} w_4 - a_{25} w_5 \\ &= \frac{6}{7} * 3 - 3w_1 - 2w_2 - 1 \cdot w_3 - 2w_4 - 4w_5 \end{aligned}$$

$j = 1$ の時

$$\begin{aligned} t_1 &= \sum_{k=1}^n b_{jk} w_k - b_{jp} \\ &= \sum_{k=1}^5 b_{1k} w_k - b_{11} \\ &= b_{11} w_1 + b_{12} w_2 + b_{13} w_3 + b_{14} w_4 + b_{15} w_5 - b_{11} \\ &= w_1 + w_2 + w_3 + w_4 + w_5 - 1 \end{aligned}$$

のもとで

$$\sum_{i=1}^m s_i + \sum_{j=1}^r t_j \Rightarrow \text{最大}$$

をとけばよい。それゆえに、

$$s_1 + s_2 + t_1 \Rightarrow \text{最大}$$

にするような $\{w_1, w_2, w_3, w_4, w_5\}$ と余裕変数 $\{s_1, s_2\}, \{t_1\}$ が求められる。

同じように、Excel solver によるデータ分析を行うと下図のような解答レポートが作成される。

国際研究論叢

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K
1	Dual										
2	変数	w1	w2	w3	w4	w5	theta	制限量	s1	s2	t1
3	目的	0	0	0	0	0	1				
4	制約1	4	5	7	4	2	4	0			
5	制約2	3	2	1	2	4	3	0			
6	制約3	1	1	1	1	1	0	1			
7											
8	変数	0	0	0	5/7	2/7	6/7		0	0	0
9											
10	目的(最小)	6/7									
11	制約1	0	≥	0							
12	制約2	0	≥	0							
13	制約3	1	≥	1							

図4. 問題入力

	A	B	C	D	E	F	G	H	I	
1	Microsoft Excel 12.0 解答レポート									
2	ワークシート名: [DEASolver.xlsx]noteD									
3	レポート作成日: 2011/05/31 16:56:57									
4										
5										
6	目的セル(最小値)									
7	セル	名前	計算前の値	セルの値						
8	\$B\$9	目的(最小) w1	6/7	6/7						
9										
10										
11	変化させるセル									
12	セル	名前	計算前の値	セルの値						
13	\$B\$7	変数 w1	0	0						
14	\$C\$7	変数 w2	0	0						
15	\$D\$7	変数 w3	0	0						
16	\$E\$7	変数 w4	5/7	5/7						
17	\$F\$7	変数 w5	2/7	2/7						
18	\$G\$7	変数 theta	6/7	6/7						
19										
20										
21	制約条件									
22	セル	名前	セルの値	制約条件	ステータス	条件との差				
23	\$B\$10	制約1 w1	0	\$B\$10>=\$D\$10	満たす	0				
24	\$B\$11	制約2 w1	0	\$B\$11>=\$D\$11	満たす	0				
25	\$B\$12	制約3 w1	1	\$B\$12>=\$D\$12	満たす	0				
26										

図5. 解答レポート

$\theta^* = 1$ ですべての s_i と t_j がゼロであるような事業体は完全に効率的である。これ以上、改善の余地はない。 $\theta^* = 1$ であっても s_i と t_j のどれかがゼロでなければ、そこところが改善の対象になる。もちろん、 $\theta^* < 1$ のときには種々の改善が必要である。なお、補完性から、 $w_k > 0$ である事業体が参照点集合である。その正の値は事業体 p の評価への参照点の貢献の度合いを表す。

$\theta^* < 1$ のとき、 $(1 - \theta^*)$ の割合で一様に投入財を減少させ効率的にできて、それを技術的効率化という。それにより余裕変数もすべてゼロになればよいが、なお正の余裕分が残るときは、技術的効率化では不十分で、規模の経済性が関係する。

例の問題を、効率 θ^* と余裕変数の最大化の2段階最適化を用いて解けば下表のように

なる。

表5. 表3の2段階最適化の結果

主体	θ^*	w_1	w_2	w_3	w_4	w_5	s_1	s_2	t
		(A)	(B)	(C)	(D)	(E)			
A	$\frac{6}{7}$	0	0	0	$\frac{5}{7}$	$\frac{2}{7}$	0	0	0
B	$\frac{10}{11}$	0	0	$\frac{2}{11}$	$\frac{9}{11}$	0	0	0	0
C	1	0	0	1	0	0	0	0	0
D	1	0	0	0	1	0	0	0	0
E	1	0	0	0	0	1	0	0	0

表5のC,D,Eの参照点集合は、表3とは異なり自分自身だけである。

4. 結論

従来の手法では、各事業体(企業)の活動分析を行う場合、データの傾向直線として知られている回帰直線等を用いて活動の平均像を考え、その線より上か下かで業績を測定することが試みられてきている。そのため、データの計測可能性、信頼性等が大きな問題となるが、DEAでは例えばデータの平均像を取るような回帰分析は行わない、最優秀パフォーマンスの事業体との離れ具合を相対比較することにより、安全性、利益性、将来性、かつ、相対的観点からの総合判断ができる。さらに、業績改善策を提案することもできる。少ない投入で多くの産出を得るという生産に関する効率性の改善方法が提案できる。

本レポートでは、数値解析用のソフト Excel solver による DEA の解法について検討を行った。Excel solver では線形・非線形を含む色々な問題を表現でき、簡単な手順でその問題が解ける。また、詳しい解答レポートが得られる。具体的には、DEA問題をエクセルシートに入力し、入力ボックスで変化させるセル、制約条件等の範囲を指定する。計算速度を上げるためにオプションボックスでいくつかのパラメータを設定することによって簡単にDEAの解答レポートを得る。なにより、エクセルの普及率の高さとそのアドインソフトというインストールの便利さよりどこでもいつでも活用できるというメリットがあるExcel solverを用いて、DEAの分析を試みた。同時に、理論的に難しいといわれているDEAを例題を用いてわかりやすく解説した。

(参考文献)

- [1] <http://www.cs.osakafu-u.ac.jp/mis/aoki/DEA.html>
- [2] <http://d.hatena.ne.jp/ildaisuke/20071201/1196491932>
- [3] 西田俊夫:「Basic 経営科学」、現代数学社 (1990)

