

PRODUCTION MANAGEMENT MODEL FOR GOODS
 PRODUCED THROUGH MANY INTERMEDIATES

01401144 関西大学 中井暉久 (NAKAI Teruhisa)

§ 1. Model and Formulation

原材料から何段階かの中間品を経由して
 完成品が作られるような製造工程における
 生産管理モデルを考える。完成品に対する
 需要予測から、その製造に必要な中間品を
 無駄なく用意するには各段階でいくらずつ
 生産すべきかという問題である。

K : 工程数

m_k : 第 k 工程で製造される中間品の種類
 (注) $k=1$ の時は原材料を、 $k=K$ の時は完
 成品を示す。

a_{ij}^k : 第 k 工程の中間品 j を 1 単位製造す
 るのに消費される第 $(k-1)$ 工程の中
 間品 i の量

($i=1, \dots, m_{k-1}; j=1, \dots, m_k; k=2, \dots, K$)

- (i) $a_{ij}^k \geq 0$
- (ii) \forall_j, \forall_k に対し、 $\exists i_0; a_{i_0 j}^k > 0$
- (iii) \forall_i, \forall_k に対し、 $\exists j_0; a_{ij_0}^k > 0$

$C_{k,i}$: 第 k 工程の中間品 i を 1 単位製造
 するのに要する第 k 工程での費用

- (仮) $C_{k,i} > 0 \quad \forall_k, \forall_i$

(注) 第 k 工程の中間品 i の製造において、
 第 $(k-l)$ 工程 ($1 \leq l \leq k-1$) の中間品 j を
 用いる時には、 $k-l+1, k-l+2, \dots, k-1$ の
 各工程に dummy 中間品 j をおいて、

$a_{jj}^s = 1, C_{s,j} > 0$ ($s=k-l+1, \dots, k-1$)

とする。 $C_{s,j}$ は holding cost である。

こうすることにより、第 k 工程の製造
 においては、第 $(k-1)$ 工程の中間品のみ
 を使用すると考えてよいことになる。

r_i : 完成品 i の販売単価 ($r_i > 0$)

p_i : 完成品 i の品切れ損失 ($p_i > 0$)

X_i : 完成品 i に対する需要量 (r_i, p_i)

$X_i \sim F_i(x)$: 分布関数 (仮) $F_i(0) = 0 \quad \forall_i$

$y_{k,i}$: 第 k 工程における中間品 i の製造
 量 (決定変数) (仮) $y_{k,i} \geq 0 \quad \forall_k, \forall_i$

$y_k = (y_{k,1}, \dots, y_{k,m_k})$

$y = (y_1, \dots, y_K)$: 生産政策

$R(y)$: 政策 y による総期待収益
 問題はつぎのようになる:

$$(I) \begin{cases} R(y) = \sum_{i=1}^{m_K} E \left[r_i (y_{K,i} \wedge X_i) - p_i (X_i - y_{K,i})^+ \right] \\ - \sum_{k=1}^K \sum_{i=1}^{m_k} C_{k,i} y_{k,i} \rightarrow \max_y & (1) \\ \text{subject to} \\ \sum_{j=1}^{m_{k+1}} a_{ij}^{k+1} y_{k+1,j} \leq y_{k,i} & (2) \\ y_{k,i} \geq 0 \quad (i=1, \dots, m_k; k=1, \dots, K-1) & (3) \end{cases}$$

ただし $a \wedge b = \min(a, b); a^+ = \max(a, 0)$

§ 2. Optimal Policy

Lemma 1. 関数 $R(y)$ は $y_{k,i}$ に関して凹関
 数である。

従って問題 (I) は凹計画である。

Lagrange 乗数 λ

$\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_{K-1}), \lambda_k = (\lambda_{k,1}, \dots, \lambda_{k,m_k})$

とすると Lagrangian はつぎのようになる。

$$L(y; \lambda) = \sum_{i=1}^{m_K} \left\{ r_i \int_0^{y_{K,i}} x dF_i(x) - p_i \int_{y_{K,i}}^{\infty} x dF_i(x) \right. \\ \left. + (r_i + p_i) y_{K,i} \int_{y_{K,i}}^{\infty} dF_i(x) \right\} - \sum_{k=1}^K \sum_{i=1}^{m_k} C_{k,i} y_{k,i} \\ + \sum_{k=1}^{K-1} \sum_{i=1}^{m_k} \lambda_{k,i} \left(y_{k,i} - \sum_{j=1}^{m_{k+1}} a_{ij}^{k+1} y_{k+1,j} \right) \quad (4)$$

Kuhn-Tucker 定理より、 y^* が最適解である
 ための必要十分条件が与えられ、それからつ
 ぎの諸関係が導出される。

$$y_{k,i}^* > 0 \Rightarrow \lambda_{k,i}^* = C_{k,i} > 0 \quad (5)$$

$$\Rightarrow y_{k,i}^* = \sum_{j=1}^{m_k} a_{ij}^k y_{k,j}^* \quad (i=1, \dots, m_k) \quad (6)$$

$$y_{k,i}^* > 0 \Rightarrow \lambda_{k,i}^* = C_{k,i} + \sum_{s=1}^{m_{k-1}} \lambda_{k-1,s}^* a_{s,i}^k > 0 \quad (7)$$

$$\Rightarrow y_{k,i}^* = \sum_{j=1}^{m_{k+1}} a_{ij}^{k+1} y_{k+1,j}^* \quad (i=1, \dots, m_k) \quad (8)$$

$$y_{k,i}^* > 0 \Rightarrow (r_i + p_i) [1 - F_i(y_{k,i}^*)] = C_{k,i} + \sum_{s=1}^{m_{k-1}} \lambda_{k-1,s}^* a_{s,i}^k \quad (9)$$

$$\Rightarrow y_{k,i}^* = F_i^{-1} \left(1 - \frac{C_{k,i} + \sum_{s=1}^{m_{k-1}} \lambda_{k-1,s}^* a_{s,i}^k}{r_i + p_i} \right) \quad (10)$$

($i=1, \dots, m_k$)

(5), (7) 式より順次 $\lambda_{k,i}^*$ を求めると, $y_{k,i}^* > 0$ の仮定のもとで

$$\lambda_{k,i}^* = C_{k,i} + \sum_{t=1}^{k-1} \sum_{s_1=1}^{m_{k-1}} \sum_{s_2=1}^{m_{k-2}} \dots \sum_{s_t=1}^{m_{k-t}} a_{s_t, s_{t-1}}^{k-t+1} a_{s_{t-1}, s_{t-2}}^{k-t+2} \dots a_{s_1, i}^k \quad (11)$$

($i=1, \dots, m_k$; $k=1, \dots, K-1$)

が成立する。ここで

$$\lambda_{k,i}^* = C_{k,i} + \sum_{s=1}^{m_{k-1}} \lambda_{k-1,s}^* a_{s,i}^k \quad (12)$$

と定義すると, (11) は $k=K$ に対しても成立する。(11) 式より $\lambda_{k,i}^*$ はつぎの意味をもつ。
「 k 工程の中間品 i を 1 単位製造するのに要する $1 \sim k$ 工程における必要中間品の総製造費用」。

さて, (10) 式が意味をもつのは (10) 式の右辺のカッコの中が正, つまり

$$(r_i + p_i - \lambda_{k,i}^*) / (r_i + p_i) > 0 \quad (13)$$

の時である。そこでつぎの仮定をおく。

$$[\text{仮定 A}] \quad r_i > \lambda_{k,i}^* \quad (i=1, \dots, m_k) \quad (14)$$

(どの完成品も売れれば正の利益がある)

Lemma 2. [仮定 A] のもとで $y_{k,i}^* > 0$ for $\forall k, \forall i$ である。

(6), (8), (10) より順次 $y_{k,i}^*$ を求めると,

$$y_{k,i}^* = \sum_{j_1=1}^{m_{k+1}} \dots \sum_{j_{k-1}=1}^{m_k} a_{i, j_1}^{k+1} a_{j_1, j_2}^{k+2} \dots a_{j_{k-1}, i}^k \times F_{j_{k-1}}^{-1} \left(1 - \frac{\lambda_{k, j_{k-1}}^*}{r_{j_{k-1}} + p_{j_{k-1}}} \right) \quad (15)$$

($i=1, \dots, m_k$; $k=1, \dots, K$)

Theorem 1. [仮定 A] のもとで, 各中間品の最適生産量は (15) 式で与えられる。その時 (15) 式に含まれる $\lambda_{k,i}^*$ は (11) 式で与えられる。

<注> (6), (8) より (2) 式が等式で成立する。つまり無駄な中間品は作らなリ。

§3. Example 略

§4. The Case of Finite Capacity

中間品を保管する倉庫に容量制限がある場合を考えよう。この時は, もうけが少なく場所のみとる商品はあまり製造しなリ方がよい。

$b_{k,i}$: k 工程の中間品 i の 1 単位量当りの体積 ($b_{k,i} > 0 \quad \forall k, \forall i$)

A_k : k 工程で用いる倉庫の容量
問題は (I) につきの制約がつく。

$$\sum_{i=1}^{m_k} b_{k,i} y_{k,i} \leq A_k \quad (k=1, \dots, K) \quad (16)$$

Lagrange 乗数 μ_k ($k=1, \dots, K$) を導入して, §2 と同様の議論を展開すると, つぎの諸関係を得る。

$$\lambda_{1,i}^* = C_{1,i} + \mu_1^* b_{1,i} \quad (i=1, \dots, m_1) \quad (17)$$

$$\lambda_{k,i}^* = C_{k,i} + \sum_{s=1}^{m_{k-1}} \lambda_{k-1,s}^* a_{s,i}^k + \mu_k^* b_{k,i} \quad (18)$$

$$(i=1, \dots, m_k; k=2, \dots, K)$$

$$y_{k,i}^* = \sum_{j=1}^{m_{k+1}} a_{i,j}^{k+1} y_{k+1,j}^* \quad (19)$$

($i=1, \dots, m_k; k=1, \dots, K-1$)

$$y_{k,i}^* = F_i^{-1} \left(1 - \frac{\lambda_{k,i}^*}{r_i + p_i} \right) \quad (i=1, \dots, m_k) \quad (20)$$

$$\sum_{i=1}^{m_k} b_{k,i} y_{k,i}^* \begin{cases} = \\ \leq \end{cases} A_k \quad \text{if } \mu_k^* \begin{cases} > \\ = \end{cases} 0 \quad (21)$$

以下, (17) ~ (21) の関係を満たす $\lambda_{k,i}^*$, $y_{k,i}^*$, μ_k^* を求める政策改良法を提案する。

Step 1: $\mu_k^* = 0$ ($k=1, \dots, K$) として連立方程式 (17) ~ (20) を $\lambda_{k,i}^*$, $y_{k,i}^*$ について解く。 $S_1 \equiv \{k \mid \sum_{i=1}^{m_k} b_{k,i} y_{k,i}^* > A_k\} = \emptyset$ なら, $\{y_{k,i}^*\}$ が最適政策であり, S_1 が \emptyset なら, $k \in S_1$ である k に対して μ_k^* の値を少し増加して Step 2 へ進め。

Step 2: 与えられた μ_k^* ($k=1, \dots, K$) に対して連立方程式 (17) ~ (20) を解き

$$S_2 \equiv \{k \mid \sum_{i=1}^{m_k} b_{k,i} y_{k,i}^* > A_k, k \in S_1\}$$

$$S_2' \equiv \{k \mid \sum_{i=1}^{m_k} b_{k,i} y_{k,i}^* < A_k, k \in S_1\}$$

とおく, $S_2 = S_2' = \emptyset$ ならこの解が最適である。そうでないなら, $k \in \{S_2, S_2'\}$ なる k に対しては μ_k^* の値を少し $\begin{cases} 増加 \\ 減少 \end{cases}$ して,

Step 2 を繰り返せ。