平均型基準の多目的マルコフ決定過程について

宫崎大教育 伊喜 哲一郎 (Tetsuichiro IKI)

利得が多目的でベクトル値として与えられるマルコフ決定過程について述べている。直接期待利得の平均型基準値に対してパレート最適政策を求めている。系は有限個の状態間を推移し、各状態では有限個の決定を行う。パレート錐よりも、もっと一般の凸錐を用いた最適才程式が導入されている。拡張されたハワードの政策改良法により最適才程式の解集合を定める。凸最適政策はこの解集合の最大要素を与える定常政策として、またパレート最適政策はその特別の場合のものとして与えられている。

§1. はじめに

有限個の状態間を推移し,各状態で許される決定の数も有限個である定常的マルコフ決定過程について述べる。 直接期待利得は多目的でベクトル値として与えられるとする。

後に定義を述べる時間平均利得を平均型基準値と呼び、そ のパレート最適政策を求める。従来の平均型基準マルコフ決 定過程に関する研究は、単一目的の場合についてであった。 多目的で割引因子を持つ問題に対しては, N. Furukawa [3],[4] の研究がある。平均型基準値の問題に対して、L.C. Thomas [b] は、全ての政策の下で系が unichain きなす場合にパレート最 適政策を与えてぃる。 T.Iki & N. Furukawa [5]では,系が多重 連鎖もなす場合に与えている。本報告は固の結果を拡張して パレート錐ょりももっと一般の凸錐を用いた場合について述 べている。凸錐の拡張により、与えられたベクトル値を凸錐 の一つである半空間によってスカラー化し、目的とするパレ - ト最適解の第1近似解集合も求め、これを基礎として直接 パレート解を求めることが可能となる。最適才程式はりにお けるものよりも一般化される。ハワードの政策改良法により 最適方程式の解集合を定める。拡張された意味の凸最適政策 はこの解集合の最大要素を与える定常政策として求する。ま たパレート最適政策は、凸錐をパレート錐に限定した特別の 場合として与えられる。

§2で問題の定式化を,§3で政策更改の手続きき,§4で政策改良法の理論付き行ったのち,§5で結論を述べ,§bでアルゴリズムを提示する。

§2. 問題の定式化

写像 $f: S \mapsto A$ に対して,列 (f,f,\cdots) を定常政策と呼び再び便宜的に f ざ表かす。 定常政策全体の 集合を F で表かす。 定常政策を以後は単に政策と 呼ぶことにする。 各 $f \in F$ に対して記号 Q(f) , Y(f) を $g_{ij}^{f(i)} = g_{ij}^{f(i)}$, $Q(f) = (g_{ij}^{f})$, Y(f) に f で f ない f ない

Xも有限集合とするとき、M(X)によってX上で定義された有界なと一重ベクトル値関数の全体から成る集合を表わす。

仮定: 各 $f \in F$ について $Y(f) \in M^P(S \times F)$ であることを仮定する。各 $X = (X_1, X_2, \cdots, X_P) \in \mathbb{R}^P$ について、全ての $\ell(=1, 2, \cdots, P)$ に対して $X_l \ge 0$ であるとき $X \ge 0$ と表かす。 0 は \mathbb{R}^P の \mathbb{R}^P 点とする。 \mathbb{R}^P \mathbb

成るパレート錐と呼ぶ。 n を自然数とする。 m× P 次の行列 Wを与える。 K \equiv { $x \in \mathbb{R}^{P}$ } W $x \geq 0_{m}$ } と定義する。 ただし 0_{n} は \mathbb{R}^{n} の 原点であるが, 从後原点の次元は一々 明記しない。 K は \mathbb{R}^{n} の 原点を 頂点とする 0_{n} 多面錐である。 行列 W が 0_{n} P か 単位 行列 ならば 0_{n} K 0_{n} F であり, とくに 0_{n} に 0_{n} を で がる 閉半空間を 0_{n} を 0_{n} とができる。 0_{n} 0_{n} とが 0_{n} で 0_{n} となる。 0_{n} 0_{n} とが 0_{n} で 0_{n} となる。 0_{n} 0_{n} とが 0_{n} で 0_{n} と 0_{n} を 0_{n

<u>補題1.</u>(Y.C. Wong & K.F. Ng [8])

- (i) $0 \in \Lambda$ 。, (ii) $0 \notin \Lambda$, かっ Λ , は凸集合である。
- (ii) $\Lambda_{\Lambda}(-\Lambda) = \{0\}$ かっ Λ は Λ_{Λ} も含む最小の凸錐である。

Kは最適性の判定、Aは最適な程式の導入、Aには政策改良法において有用である。

各 $f \in F$ に対して、Q(f) のテエザロ極限行列 $Q^*(f)$ は $Q^*(f)$ によって定義される。その第i-i 成分を T^{cf}_{ij} と表かす。 Y(f) の時間平均は $U(f) = Q^*(f)Y(f)$ と定義される。 U(f) を平均型基準値と呼ぶことにする。 また基本行列 H(f) は $H(f) = [I-Q(f)+Q^*(f)]^{-1}-Q^*(f)$ によって、U(f) の相対値は V(f) = H(f)Y(f) と定義される。 U(f)、V(f) の各々の第i 成分を U(f):、V(f)i で表かす。

空間 \mathbb{F}_0 要素 X, Y に対して、 $XC - Y \in \mathbb{K}$ であるときに限り $X \succeq Y$ 。 $X \succeq Y$ 。 $X = Y \in \Lambda_1$ であるときに限り $X \succeq Y$ と記す。 対称的に \leq 、 \leq を導入する。 $X - Y \in \Lambda_0$ であるときに限り $X \simeq Y$ と記す。 ここで K - 最適政策の概念を導入する。

定義1. f*∈F が関係

(午 \in F)($^{\forall}i\in S$)($\mathcal{U}(f)_{i} \geq \mathcal{U}(f^{*})_{i} \longrightarrow \mathcal{U}(f)_{i} \simeq \mathcal{U}(f^{*})_{i}$) を満足するとき,K - 最適政策と呼ぶ。

K=Rt のときはパレート最適であることを、原点のを 道界点に持つ閉半空間のときはスカラー化最適であることを 意味する。平均型基準値に対してのみ最適性の判定を行い、 相対値の優劣を直接的に評価することなく、政策改良法により全てのKー最適政策を求める方法を述べるのが、本報告の 主目的である。

§3. 基本補題と政策更改手続き

従来の単一目的に対するマルコフ決定過程論の中から、必要となる基本的結果を列記する。

<u>補題2</u> (D.Blackwell [1], A.F.Veinott, Jr. [7])

各feFに対して、Wf)は連立一次才程式

[I-Q(f)]u=0, Q*(f)u=Q*(f)r(f)

の唯一解であり、Vf)は連立一次才程式

 $[I-Q(f)] v= \gamma(f)-u(f)$, $\alpha(f) v=0$ の唯一解である。

各feF に対して各々の第1才程式から U(f)=Q(f)U(f) $\Upsilon(f)+Q(f)\vartheta(f)=U(f)+\vartheta(f)$ が成立することを導く。これを基に、各f、 $g\in F$ に対して $\Delta(g,f)=Q(g)U(f)-U(f)$, $L(g,f)=\Upsilon(g)+Q(g)\vartheta(f)-U(f)-\vartheta(f)$ とおくと、次の補題および系を得る。

補題3. (D. Blackwell [1], A.F. Veinott, Jr. [7]) 任意の f, 8 年 に対して

(i)
$$u(g) - u(f) = \Delta(g, f) + Q(g)[u(g) - u(f)]$$

(ii) 以(g)-以(f)+か(g)-v(f) = L(g,f)+Q(g)[v(g)-v(f)] が成立する。

<u>系3.1.</u> 任意の f,g∈Fに対して

$$(0) \qquad Q^*(g) \triangle (g,f) = 0$$

(ii) $Q^*(g)[u(g)-u(f)] = Q^*(g)L(g,f)$ が成立する。

供意のf∈Fと各ieSおよびQ∈Aiに対して

$$\Delta(a,f)_i \equiv \sum_{j \in S} g_{ij}^a U(f)_j - U(f)_i$$

 $L(a,f)_i = \Upsilon_i^a + \sum_{i \in \mathcal{X}} \Upsilon_{ij}^a v(f)_i - u(f)_i - v(f)_i$

と定義する。 a=g(i) なりば $\Delta(a,f)$:は $\Delta(g,f)$ の第i成分,L(a,f):はL(g,f) の第i成分である。特にg(i)=f(i) な

らば $\Delta(q,f)_i=0$, $L(q,f)_i=0$ である。 各ieSに対して以下の集合を導入する。 G(i,f)={aeAi | $\Delta(a,f)_i \geq 0$ }, G(i,f)=G(i,f) = G(i,f) = G(aeAi | $\Delta(a,f)_i \leq 0$ }, D(i,f)=Q(i,f)={aeAi | $\Delta(a,f)_i \leq 0$ }, D(i,f)=Q(i,f) = B(i,f)=G(i,f) = D(i,f) = と定義する。 こりに各feFに対して S(f)={ieS|G(i,f)≠Ø}, S(f)={ieS|G(i,f)≠Ø}, S(f)={ieS|G(i,f)≠Ø}, が称的に S(f)={ieS|G(i,f)≠Ø}, S(f)={ieS|D(i,f)≠Ø} および = S(f)={ieS|D(i,f)≠Ø} および = S(f)={ieS|D(i,f)≠Ø} = S(f)={ieS|D(i,f)+Ø} = S(f)={ieS|D(i

順亭と, <き用いた政策更改の手続きを次に定義する。

定義2. 各feFに対し、もしる。(f) * Ø ならば、各 $i \in S_o(f)$ において任意の $0 \in G(i,f)$ をとり g(i) = 0; 各 $i \in S_o(f)$ に対しては g(i) = f(i) とする。この様な g 全体の集合を G(f) と表わす。 (政策改良の手続き)

定義3 各feFに対し、もし気(f) $\neq \emptyset$ ならば、i.e.S.(f) においては任意の a.e.D(i.o.f) をとり d(i.o.) = a; i.e.S.(f) $-\{i.o.\}$ においては任意の a.e.D(i.o.f) u.f(i.o.f) をとり d(i.o.f) u.f(i.o.f) をとり d(i.o.f) u.f(i.o.f) をとり d(i.o.f) で、他の i.e.S-S.(f) 対しては d(i.o.f) にする。この様な日全体の集合をD(f) と表めす。

集合 D(f)はfの回りで非最適政策として除去可能性の判定を

行う対象となる政策の集合である。

定義化 合う ϵ Fに対し、政策 $b\epsilon$ Fは、まし $b\neq f$ 、ある $i_0\epsilon$ Sにおいて $b(i_0)\epsilon$ B(i_0,f) Λ $\{f(i_0)\}^c$ および各 $i\epsilon$ Sー $\{i_0\}$ において $b(i)\epsilon$ B(i,f) となっているならば、 fの回りの doubtful policy と呼ばれる。この様な b全体の集合を B(f)と表わす。

もし政策改良がfeFで停止されたならばB(f)を必要とする。

§4. 主要定理

本節では任意の $f \in F$ に対し、g : 3における $G(f) \in D(f)$ を対象として凸集合 Λ 、を用いた政策改良法について述べる。以下では任意に $f \in F$ をとり固定しておく。

再帰的状態の集合と週渡的状態の集合を $C_{e}(f)$ $\equiv \{i \in S \mid \pi_{i}^{f}>0\}$ $C_{o}(f)$ $\equiv \{i \in S \mid \pi_{i}^{f}=0\}$ によって表めす。 $C_{o}(f)$ に対応した推移確率行列を $Q_{o}(f)$ と表的すと逆行列 $[I-Q_{o}(f)]^{-1}$ が存在することは良く知られているので、その第 i-j 成分を n_{ij}^{f} と表的す。 記号 t_{ij}^{f} を f_{ij} と表の f_{ij} に対しては f_{ij}^{f} の 他の (i,j) \in f_{ij} f_{ij} f

ある。任意に g∈G(f) きとり fに対すると同様に G(g),Ce(g),T(g) および Q*(g)を作ると次の補題を得る。

補題4. もし $S_i(f) \neq \emptyset$ であるか、又はもし $S_i(f) = \emptyset$ かっ $S_2(f)$ $Ce(g) \neq \emptyset$ であるならば

(i)
$$S_i(f) \subset C_i(g)$$

(ii)
$$U(g) - U(f) = T(g) \Delta(g, f) + Q(g) L(g, f)$$

が成立する。とくにろ(け)≠ダならば、各に∈る(け)に対し

(iii)
$$u(g)_i - u(f)_i = \sum_{j \in S_i(f)} n_{ij}^g \triangle(g,f)_j + \sum_{j \in S_2(f)} \pi_{ij}^g \triangle(g,f)_j \geq 0$$
 が成立する。また $S_i(f) = \emptyset$ かっ

So(f) Ce(g) ≠ & なりば各ie So(f) Ce(g)に対し

(iv)
$$u(g)_i - u(f)_i = \sum_{j \in S_2(f) \land Ce(g)} \pi_{ij} L(g, f)_j \geq 0$$
が成立する。

(証明) (i) を示すために任意になる $S_{i}(f)$ をとる。もし $T_{i}(f)$ をとる。もし $T_{i}(f)$ をとる。もし $T_{i}(f)$ を とる。もし $T_{i}(f)$ とすると $T_{i}(f)$ $T_{i}(f)$

$$u(g)-u(f) = \sum_{n=0}^{m} Q(g)\Delta(g,f) - \frac{1}{m+1} \sum_{n=1}^{m} nQ(g)\Delta(g,f) + \frac{1}{m+1} \sum_{n=1}^{m+1} \frac{m}{n} Q(g)[u(g)-u(f)]$$

と変形できるので上の(i)および系 3.1の(i)より m→∞ とすると(ii)を得る。(iii),(iv)は(ii)より明らかである。

<u>補題5.</u> Si(f)=タ, Si(f) + タカラ Si(f) n Ce(g)=タならば

- (i) u(q) = u(f)
- (ii) Ce(9) CS(f) かっ各(i,j) ∈ Ce(9) xSに対し Tij=Tij
- (ii) v(g) v(f) = T(g)L(g,f)が成立する。とくに各 $i \in S_2(f)$ に対しては
- (iv) $v(g)_i v(f)_i = \sum_{j \in \mathcal{T}_{\alpha}(f)} h_{ij}^s L(g, f)_j \geq 0$ が成立する。

(証明)参考文献[5]と同様に示すことができる。

定理1. 仕意のfeFに対し

i) もしる。(f) ≠Ø ならば, 佐意のg∈G(f)に対して(u(f), v(f)) ≤ (u(g), v(g)).

(ii) もし気(f)≠& ならば、任意の d∈D(f) に対して(u(d), v(d)) ≤ (u(f), v(f)).

(証明)(i)は直接的であり、心は順序」を対称的に用いる。この定理は単一目的の平均型基準値問題に対するハワードの政策改良法に関する結果を、ベクトル値問題において除まりももっと広い錐Kハと拡張した結果を与えている。

本報告ではさらに非最適政策の除去可能性を保証した強い結果を与える。以下では便宜的に 育、 育を 当、 」と記す。

定理2. 任意のf∈F に対し

- (i) $S_{a}(f) \neq \emptyset$ とする。ある $g \in G(f)$ に対して、もし $S_{a}(f)$ $U(S_{2}(f), C_{e}(g)) \neq \emptyset$ ならは $U(f) \leq U(g)$ が成立する。 さりにもしる。 $f) \neq \emptyset$ ならば、 仕意の $d \in D(f)$ に 対して $U(d) \leq U(f) \leq U(g)$ が成立する。
- (i) $\hat{S}_{\bullet}(f) \neq \beta \ \epsilon f 3$ 。各 $d \in D(f)$ に対して,もし $\hat{S}_{\bullet}(f)$ $U(\hat{S}_{\bullet}(f) \land Ce(d)) \neq \beta$ ならば $U(d) \preceq U(f)$ が成立する。さらにもし $\hat{S}_{\bullet}(f) \neq \beta$ ならば,任意の $g \in G(f)$ に対して $U(d) \preceq U(f) \preceq U(g)$ が成立する。

証明)補題4.と5.より容易に示すことができる。

定理2はまた平均型基準値に限定してK-最適性の判定を 行うことを可能にしている。相対値の優劣を直接的に評価し ない点は従来の定理1による場合と異なる特長的な点である。

§5. 最適う程式とK-最適政策

本節ではK-最適政策が最適方程式の最大解を与える政策として得られることを結論づける。

定義5. YをRの任意の有限部分集合とする。凸錐Aに関するYの極大元の全体を集合

 $C[Y|\Lambda] = \{y \in Y \mid (\forall x \in Y)(x - y \in \Lambda \rightarrow x = y)\}$ によって定義する。

次に最適方程式を導入しその最大解を定義する。

定義6. 任意の対(U, v)∈M(S)×M(S)に対して

(OE₁)
$$u_i \in e[\bigcup_{\alpha \in A_i} \{\sum_{j \in S} q_{ij}^{\alpha} u_j\} | \Lambda], i \in S$$

(0E₂)
$$u_i + v_i \in \mathcal{C}\left[\bigcup_{\alpha \in E(i)} \left\{ \gamma_i^{\alpha} + \sum_{j \in S} q_{ij}^{\alpha} v_j \right\} \right] / \Lambda \right], i \in S$$

 $E(i) = \{ \alpha \in A_i \mid \sum_{j \in S} g_{ij}^{\alpha} u_j = u_i \}, i \in S$

とする。 (OE1),(OE2) を最適方程式と呼ぶ。

<u>定義で</u>対(U, v)∈ M(S)×M(S)が方程式(OE1), (OE2)を満足するとき、(U, v)を最適方程式の解という。

定理3. 各feFに対し、対(Wf)、から)を外切(xMを)を求める。

対は(1) もしる(か)=かならば、最適方程式の解である、

(ii) もし最適方程式の解でないならば、So(f) *メグである。 (証明) 参考文献[5] と同様に示すことができる。 <u>定義8.</u> 対(u*,v*) e M(S) x M(S) が最大解であるとは

- (i) 最適方程式 (OE1),(OE2)の解である,
- (ii) 任意に他の解(U,V) が与えられたとき,以に関して $(\forall i \in S)(U_i^* \leq U_i \rightarrow U_i \leq U_i^*)$ を満足することであるとする。

<u>定理4.</u> もしある f*eF に対して, 対(U(f*), v(f*)) eM(s) xM(s) が最大解であるならば, f*は K-最適政策である。

(証明) 任意に $f \in F$ をとり(u(f), v(f)) を求める。任意に $i \in S$ をとり $u(f)_i \leq u(f)_i$ とする。 もし(u(f), v(f)) が解たらば (u(f), v(f)) が最大解であることにより $u(f)_i \leq u(f)_i$ が成立する。 他才もし(u(f), v(f)) が解でないならば定理3000により、 $S_i(f) \neq S_i(f) \neq S_i(f)$ ある。 さらに定理1により (u(f), v(f)) d (u(g), v(g)) d (u(g)) d (u(

§6. アルゴリズム

本節ではパレート最適政策の全体から成る集合を求めるための非最適政策の除去を伴うアルゴリズムを組み立てる。

K-最適政策の集合を第1近似解集合としてまず求め、これを基礎にパレート最適政策の集合を定める。また定理2による非最適政策の除去法を組み込む。

K₁,K₂を R² における任意の凸錐とし,K₁∩(-K₁)={0}, K_n(-K₂)={0} なる条件を満足するとする。このとき次の補題 を得る。その系と定理 1.,2. はアルゴリズムを構成する。

補題 6. (P.L.Yu [9])

もし Kick2 ならば、e[Y|Ki] ce[Y|K2] である。

 $\underline{\mathcal{R}}_{b.l.}$ K_l およびK によって定義された Λ に関して もし R_{+}^{l} $\subset K_l$ $\subset \Lambda$ であるならば $e[Y|\Lambda] \subset e[Y|K_l] \subset e[Y|R_{+}^{l}]$ が成立する。

この系は、Kを、点のを境界点に持っ閉半空間とし下CA を満足するように選べば、e[Y|A]はe[Y|R]を求めるため の近似解集合としうることを示している。Mえにスカラー化 最適性をパレート最適性および Ki-最適性の補助手段として 用いることが可能である。P=2のとき、 $\{X=(X_1,X_2)\in \mathbb{R}^2 | X_1+X_2\geq 0\}$ はKとして採用しうるが、 $K=\{X=(X_1,X_2)\in \mathbb{R}^2 | X_2\geq 0\}$ に対し ては $\{K_{\Lambda}(-K)^2\}\cup\{0\} \not = \mathbb{R}^2 | X_1+X_2\geq 0\}$ に対し

Algorithm

- Step O. Fu:=F, Fi:=&, Fi:=Ø, Fe:=Ø, Fm:=Ø とおく。
 ただしFuは未調査政策の全体, Fbは doubtful policy
 の全体, Fuは除去ずみ政策の全体, Feは等基準値政策
 の全体, Fmは最適方程式の解を与える政策の全体
 表的す集合とする。 R+C A なる K を任意に与える。
- Step 1. もしFb=&ならば Step2へ; Fb≠&ならば 9をFbの中の任意の政策にとり Step3へ.
- Step 2. もしFu≠&ならば 9をFuの中の任意の政策にとり Step 3 へ; Fu=&ならば Step 14 へ.
- Step 3. n:=0, fo:=9, Wb(9):=0, Wa(9):=0, Wa(9):=0 とおく。ただし,集合 Wb(9), Wa(9), Wa(9) は 9 以後の調査により発見された以下の意味を持つ政策の全体を表わす。
 Wb(9) は doubtful policy の全体。Wa(9) は 除去ずみ政策の全体。Wa(9) は 除去ずみ政策の全体。Wa(9) は 等基準値政策の全体。
- Step 4. 名れに対しf:=fn とおき、(u(f),v(f))を求め、 $S_{o}(f)$ 、 $S_{o}(f)$, G(f), G(f), D(f) を作る。もし $S_{o}(f)$ $\neq &$ ならばG(f) $\neq &$ より $Step 5 へ; <math>S_{o}(f)=$ & ならばG(f)= & よりStep 8 へ.
- Step 5. G(f)の中の任意の政策 g きとる。 t LQ(g) $U(f) \geq U(f)$ なりば $u(g) \geq u(f)$ より $Step 6 \wedge$; Q(g) U(f) = U(f) なりば $L(g,f) \geq 0$ より $Step 7 \wedge$.

- Step 6. fおよび D(f)の全ての政策は除去してよいので W_k(g):=W_k(g) U D(f) U We(g) U {f}, We(g):= &とし Step 12人.
- Step \P . $L(g,f)_i \geq 0$ なる i が少くとも 1 っ Ce(g) の中に存在するならば $U(g) \geq U(f)$ であるので $Step 6 \wedge ; L(g,f)_i \geq 0$ なる i は全て $C_0(g)$ に属するならば U(g) = U(f) となり、 fは除去できないので $We(g) := We(g) \cup \{f\}$ とする。
- Step 8. もしはり≠めならば Step 9へ; D(f)=かならば Step 12へ.
- Step 9. D(f)の中の任意の政策をとり $d \ge L$, $D(f) := D(f) \{d\}$ とおく。 もし Q(d) u(f) $\le u(f)$ ならば $u(d) \le u(f)$ であるので Step 10へ; Q(d) u(f) = u(f) ならば $L(d,f) \le 0$ であるので Step 11へ、
- Step 10. dは除去できるので We(9):=We(9) u {d} とし Step 8 へ.
- Step 11. $L(d,f)_i \leq 0$ なるらが少くとも $1 \sim C_e(d)$ の中に存在するならば $U(d) \leq U(f)$ であるので $Step 10 \wedge ;$ $L(d,f)_i \leq 0$ なるらは全て $C_o(d)$ に属するならば U(d) = U(f) となり d は 除去できないので $W_e(g) := W_e(g) \cup \{d\}$ とし $Step 8 \wedge .$
- Step 12. $\pm l S_o(f) = \emptyset \ f \ \text{sign} \ \text{Step } | 3 \land \ ; S_o(f) \neq \emptyset \ f \ \text{sign} \ f_{n+1} := 9 \ , \ n := n+1 \ \text{Step } 4 \land .$

Step 13. B(f)を作る。Fm:=Fmu{f}, Fe:=FeuWe(9),
Wb(9):=Wb(9)UB(f)-(FmUFeUFe),
Fb:=Fb-(FmUFeUFe), Fu:=Fu-(FmUFeUFe)
とおく。もしFb≠ダならばれ:=0とおき、feをFbの中の任意の政策にとり Step4へ;Fb=ダならば、

Fb:= Wb(9), Fe:= Fe U Wo(9) Lts Step 11.

Step | 4. Fm := {f∈Fm | (U(f), v(f)) は最大解}

 $F_e^* := \bigcup_{f \in F_m^*} \{ h \in F_e \mid u(h) = u(f) \}, \quad F^* := F_m^* \cup F_e^*$ $\forall f \in F_m^* \cup F_e$

 F^* はK-最適政策の全体から成る集合である。 $N^o \nu$ -ト最適政策の全体を求める必要があれば Step 15 へ;その他は Step 16 Λ .

Step 15. $K:=R_+^P$ とおき $\Lambda_o, \Lambda_i, \Lambda$ を求める。 $F_b:=F_m^*$, $F_u:=F-(F_m \cup F_e)$, $F_e:=\emptyset$ とおき $Step 1 \wedge .$ Step 16. 終了。

数値計算例は口頭発表にて示したので省略する。

謝辞 本報告は九川大学の古川長太教授の御指導の下に行っている研究の一部である。根幹部での御指導のあった事を記し、心より深く感謝の意を表します。

References

- [1] D.Blackwell, Discrete Dynamic Programming. Ann.Math.Statis. 33,p.719-726,(1962).
- [2] C.H.Cooms, R.M.Daws and A.Tversky, Mathematical Psychology-An Elementary Introduction-. (1970), Prentice-Hall.

 Translated in Japanese by S.Ono, (1973).
- [3] N.Furukawa, Vector-Valued Markovian Decision Processes with Countable Satate Space. Recent Development in Markov Decision Processes, p. 205-223. (1980), Academic Press.
- [4] N.Furukawa, Characterization of optimal policies in vectorvalued Markovian decision processes. Math.Oper.Res.5, p.271-279, (1980).
- [5] T.Iki and N.Furukawa, Vector-Valued Markov Decision

 Processes with Average Criterion. Mem.Fac.Education

 Miyazaki University, Nat.Sci.Vol.54.55,p.1-10,(1984).
- [6] L.C. Thomas, Constrained Markov decision processes as multiobjective. Multi-Objective Decision Making, p. 77-94, (1983).
- [7] A.F.Veinott, Jr., On finding optimal policies in discrete dynamic programming with no discounting. Ann.Math.Statis. 37,p.1284-1294,(1969).
- [8] YAU-CHUEN WONG and KUNG-FU NG, Partially Ordered Topological Vector Spaces. (1973), Clarendon Press. Oxford.
- [9] P.L.Yu, Cone Convexity, Cone Extreme Points, and Nondominated Solutions in Decision Problems with Multiobjectives. J.Opt.Theor.Appl, Vol.14-3, p. 319-376, (1974).