

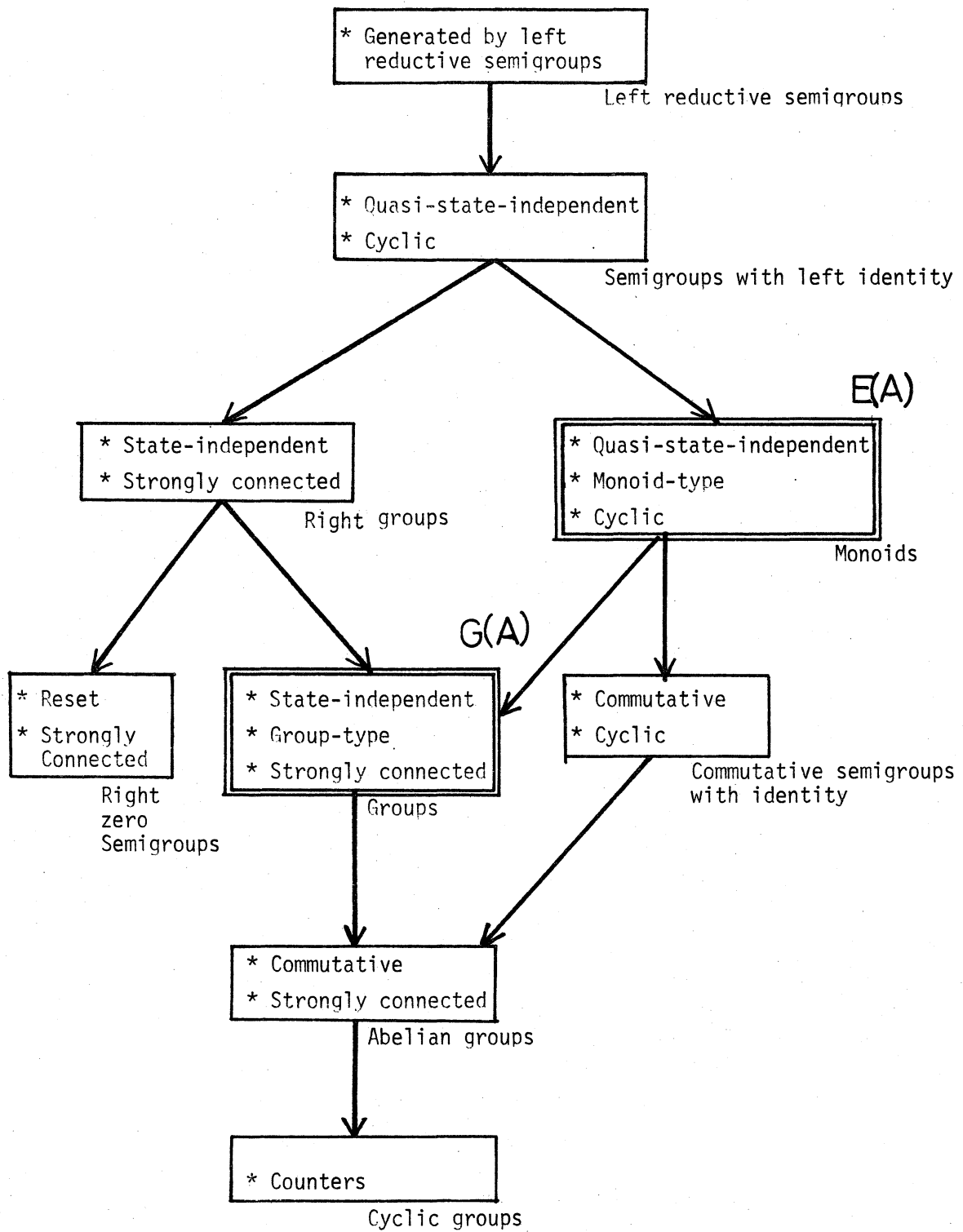
可遷的自己準同型半群 を有するオートマトン族

東北大 通研 増 永 良文
東北大 通研 野 口 正一

§ 1. 序

可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトン族が新しく定義導入され、このオートマトン族の特性化定理が本報告で与えられている。従来自己同型群の構造により状態遷移構造が決定されるオートマトン族として、Flecker [1] が定義導入した完全オートマトン族、Trauth [2] が定義導入した擬完全オートマトン族が知られている。また自己同型群の分解可能性がオートマトンの分解可能性と結びつけて議論可能なオートマトン族には完全、擬完全オートマトン族の他に状態独立な強連結オートマトン族がある [3]。既に筆者らは“半群から生成されたオートマトン”なる概念を定義導入してこれら3つのオートマトン族は順にアーベル群、群、右群から生成されたオートマトン族に等価であることを示している [3]。

が、更にオートマトンが準状態独立であると言う概念を定義導入して、準状態独立な巡回オートマトン族、準状態独立で単位型な巡回オートマトン族を定義し、これら二つのオートマトン族は順に左単位元を有する半群、単位元を有する半群から生成されたオートマトン族に等価であることを明らかにしてきた[4]。本報告の主要な結果の一つは可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトン族は準状態独立で単位型な巡回オートマトン族に等価であることを明らかにしたことにある。この結果は擬完全オートマトン族、この族は状態独立で群型な強連結オートマトン族である、が可遷的自己同型群を有する強連結オートマトン族に等価であると言う従来知られている結果のエレガントな拡張になっている。既に筆者らはカウンターの族、強連結リセットオートマトン族、可換な巡回オートマトン族は順に巡回群、右零半群、単位元を有する可換半群から生成されたオートマトン族に等価であることを示している[5, 3, 4]が、前述の各種オートマトン族の特性化の諸結果とこれらオートマトン族間の包含関係を図示し、本報告で特性化された可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトン族がその図中で占める相対的位置関係を明確にしておくことは今後の議論の発展の為に意義深い様に思われる。この図式表現が次に示す図-1である。



〔図-1〕半群によって規定されるオートマタ族の図式表現

§ 2. 可遷的自己準同型半群を有するオートマタ

(定義 2.1) オートマタ A は 3 項系列, $A = (Q, M, I)$ である。ここに Q は状態のなる空でない有限集合, I は入力半群, $M: Q \times I \rightarrow Q$ は状態遷移関数で次の条件を満たす: $\forall q \in Q, \forall x, y \in I, M(q, xy) = M(M(q, x), y)$ ■

本報告で考察するオートマタ A は完備であると仮定し, 入力半群 I には任意の半群が仮定される。オートマタ A が巡回的であるとは次の条件が成立する時を云う:

$$\exists q_0 \in Q, \forall q \in Q, \exists x \in I, q = M(q_0, x)。$$

この時状態 q_0 を巡回オートマタ A の生成元と云う。巡回オートマタ A には一般に複数個の生成元がありうる。オートマタ A が強連結と呼ばれるのは任意の状態がその生成元である時を云う。

次にオートマタ A の準同型写像について述べる。 $A = (Q, M, I)$, $B = (R, N, I)$ をオートマタとする。 Q と R の間に一般に R の中への写像 η がオートマタ A から B の中への準同型写像であるとは次の条件が成立する時を云う:

$$\forall q \in Q, \forall x \in I, \eta(M(q, x)) = N(\eta(q), x)。$$

η が単に 1-1 写像でもある時, 同型写像と云う。またオートマタ A と B が同型であるとは A から B の上への同型写

像が存在する時を云う。特にオートマトン A から A 自身への準同型写像をオートマトン A の自己準同型写像, 同型写像を自己同型写像と云う。 $E(A)$, $G(A)$ で順にオートマトン A の自己準同型写像の全体の行列表集合, 自己同型写像の全体の行列表集合を表わすと, $E(A)$, $G(A)$ は関数合成^{*}のもとで順に単位半群, 群をなすことが知られている。 $E(A)$, $G(A)$ をそれぞれオートマトン A の自己準同型半群, 自己同型群と云う。さて可遷的自己準同型半群を有するオートマトンの定義と基礎的結果を次に示す。

[定義 2.2] オートマトン A が $E(A)$ と状態 q に関して可遷的であるとは次の条件が成立する時を云う:

$$\forall q' \in Q, \exists h \in E(A), q' = h(q) \quad \blacksquare$$

以下本報告では特に巡回オートマトン A が $E(A)$ とある生成元 q_0 に関して可遷的である場合について考察する。

(定理 2.1) 巡回オートマトン A は $E(A)$ とある生成元 q_0 に関して可遷的と仮定する。すると A は $E(A)$ と A の他の任意の生成元 q'_0 に関して可遷的である。 \blacksquare

(証明) A を巡回オートマトン, q_0 をその生成元とするとき次の結果が成立する(1.1)ことを使う:

$$(*) : \forall h, h' \in E(A), h = h' \Leftrightarrow h(q_0) = h'(q_0)$$

従って巡回オートマトンが定理の仮定を満たすなら, $E(A)$ の

* 関数合成演算 " \bullet " は次の様に定義する: $\forall h, h' \in E(A)$, $\forall q \in Q$, $h \bullet h'(q) \equiv h(h'(q))$ 。

位数は A の状態総数に等しい。所で A は $E(A)$ と q_0 に関して可遷的でないと仮定すると、 $\exists h, h' \in E(A)$, $h \neq h'$ が $h(q_0) = h'(q_0)$ が成立しなければならなくなるがこれは (*) 式から不可能である。証明終。

本定理から巡回オートマトンが自己準同型半群に関して可遷的、あるいは可遷的自己準同型半群を有するとは自己準同型半群とある生成元に関して可遷的否時を云うと定義する。可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトンの生成元の全体は自己同型群により規定されることについて筆者らの文献 [7, 8] を参照された。本報告では紙面の制限と省略する。

§ 3. 特性化定理

本節では可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトンを次の4つの立場から特性化する：

- 《1》 $E(A)$ の位数と A の状態総数との関係性から。
- 《2》 準状態独立でかつ単位型である定義との関係性から。
- 《3》 $E(A)$ と $\bar{I}(A)$ との関係性から。
- 《4》 半群から生成されたオートマトンとの関係性から。

さて《1》の立場からの特性化の議論を始めると結果を示す。

(定理 3.1) 巡回オートマトン A に関する次の 2 つの命題は同値である。(1) A は $E(A)$ に関して可遷的である。

(2) $E(A)$ の位数は A の状態総数に等しい。 ■

(証明) 定理 2.1 の証明中に示した様に (1) \rightarrow (2) であるが、同様 (*式) の成立から逆も成立する。 証明終。

次に (2) の立場からの特性化の議論を始める。この為に若干の基礎的定義関係が必要なのでこれを述べる。 A をオートマトン、 q を任意の状態とする時、入力半群 I 上に関する関係 ρ_q 、 ρ を次の様に定義する：

$$\forall x, y \in I, x \rho_q y \Leftrightarrow M(q, x) = M(q, y)。$$

$$\rho = \bigcap_{q \in Q} \rho_q。$$

一般に ρ_q は右合同関係を、 ρ は合同関係を与える [12]。特に ρ を法とする I の商半群 I/ρ を $\bar{I}(A)$ と記し、オートマトン A に付随する入力半群と云う。 $\bar{I}(A)$ の半群演算 \circ は I の元 x, y を含む ρ 同値類を $[x], [y]$ で表わるとし、 $[x] \circ [y] = [xy]$ で定義される。次の 2 つの定義は筆者らが既に行っている [4] が若干一般化してある。

(定義 3.1) オートマトン A が状態 q に関して準状態独立であるとは次の条件が成立する時を云う：

$$\forall q' \in Q, \rho_{q'} \supseteq \rho_q \quad \blacksquare$$

特に A が巡回オートマトンであって、 A がある生成元に関し

て準状態独立ならば A は他の如何なる生成元に関して準状態独立となり、従って巡回オートマトンがある生成元に関して準状態独立な時及びその時にのみ簡略に巡回オートマトンは準状態独立と云ふことと定義する。

〔定義 3.2〕 オートマトン A が単位型であるとは A に対応する入カ半群 $\bar{I}(A)$ が単位半群を有する場合を云う。 ■

〔命題 3.1〕 A を $E(A)$ に関して可遷的巡回オートマトンとすると、 A は準状態独立かつ単位型である。 ■

(証明) q_0 を A の生成元とする時、次が成立する:

$$\forall x, y \in I, x \rho_{q_0} y \Rightarrow \forall h \in E(A), x \rho_{h(q_0)} y.$$

従って A は $E(A)$ に関して可遷的なる仮定から A は準状態独立である。次に $\bar{I}(A)$ の単位元を有することを証明する。

$M(q_0, x_0) = q_0$ とする I の元 x_0 を含む $\rho_{q_0} (= \rho)$ 同値類 $[x_0]$ は明らかに $\bar{I}(A)$ の左単位元である。そこで $[x_0]$ が右単位元でもあることを示せばよい。仮定より $\forall y \in I$, $\exists h \in E(A), M(q_0, y) = h(q_0)$ 。従って $M(M(q_0, y), x_0) = M(h(q_0), x_0)$ から $M(q_0, yx_0) = M(h(q_0), x_0) = h(M(q_0, x_0)) = h(q_0) = M(q_0, y)$, 即ち $[y] \circ [x_0] = [y]$ が得られる。 証明終。

〔命題 3.2〕 A を準状態独立で単位型なる巡回オートマトンとすると、 A は $E(A)$ に関して可遷的である。 ■

41)

(証明) まず I の元 y に対して写像 $\lambda_y: Q \rightarrow Q$ を $\lambda_y(q) = M(q_0, yx)$ で定義する。ここに $q = M(q_0, x)$ で q_0 は A の生成元である。 A が準状態独立なることから λ_y は各 y に対して A の自己準同型写像となる。また $M(q_0, x_0) = q_0$ となる I の元 x_0 を含む ρ 同値類 $[x_0]$ が $\bar{I}(A)$ の単位元となることを証明出来るから $q = M(q_0, y) = M(q_0, yx_0) = \lambda_y(M(q_0, x_0)) = \lambda_y(q_0)$ が成立する。 証明終。

[定理 3.2] 巡回オートマトン A に関する次の2つの命題は同値である。(1) A は $E(A)$ に関して可遷的である。

(2) A は準状態独立でかつ単位型である。 ■

ここで (3) の立場からの特性化に、既に筆者らが示している次の結果を使う [4]。

[命題 3.3] 巡回オートマトン A に関する次の2つの命題は同値である。(1) A は準状態独立でかつ単位型である。(2) $E(A)$ は $\bar{I}(A)$ と同型である。 ■

また (4) の立場からの特性化を行うには半群から生成されたオートマトンの定義が必要であるがこの定義は次の通りである [3]: S を有限半群, I を $\lambda \pi$ 半群とし, I から S 上への準同型写像 ξ が存在したとする。すると半群 S から生成されたオートマトン $A_{S, \xi} = (S, M_S, I)$ の状態遷移は次の通りである。 $\forall a \in S, \forall x \in I, M_S(a, x) = a\xi(x)$ 。

筆者らの図-1で既に示している様に種々のオートマトン族が半群 S の性質により特性化されることを示してまた [3, 4, 5] が本報告で必要とする結果は次の通りである。

[命題 3.4] オートマトン A が準状態独立で単位型な巡回オートマトンである為の必要かつ十分条件は A がある単位半群から生成されたオートマトンに同型となること。 ■

本節以上の結果をまとめると次の特性化定理をうる。

[定理 3.3] (特性化定理) 巡回オートマトン A に関する次の4つの命題は同値である。

- (1) A は $E(A)$ に関して可遷的である。
- (2) $E(A)$ の位数は A の状態総数に等しい。
- (3) A は準状態独立かつ単位型である。
- (4) $E(A)$ は $\bar{I}(A)$ と同型である。

そして A が上の条件を満足するのは A がある単位半群から生成されたオートマトンに同型な時及びその時に限る。 ■

なお本定理の条件を満たすオートマトンの状態遷移構造は自己準同型半群により決定されるが、詳細な議論は文献 [8] に参照された。次節では可遷的自己同型群を有する強連結オートマトン族と可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトン族との関係について述べる。

§4. 可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトン族と可遷的自己同型群を有する強連結オートマトン族の関係.

オートマトン A が状態独立であるとは次の条件が成立している時を云う: $\forall q, q' \in Q, p_q = p_{q'}$. またオートマトン A が群型であるとは $\bar{I}(A)$ が群を有する時を云う。

状態独立で群型なる強連結オートマトンを $\text{Trauth}[2]$ は擬完全オートマトンと呼んでいる。またオートマトン A が $G(A)$ に関して可遷的であるとは次の条件が成立する時を云う: $\forall q, q' \in Q, \exists g \in G(A), q' = g(q)$. Trauth は可遷的自己同型群を有する強連結オートマトンの定義を導入している。Bayer[9] は自己同型群の位数がオートマトンの状態総数に等しいオートマトン族を定義導入し t -タールオートマトン族と呼び、擬完全オートマトン族に等価であることを示している。その他多くの著者により、この族の特性化が行なわれてきたが、従来の結果をまとめて記すと次の如くである。

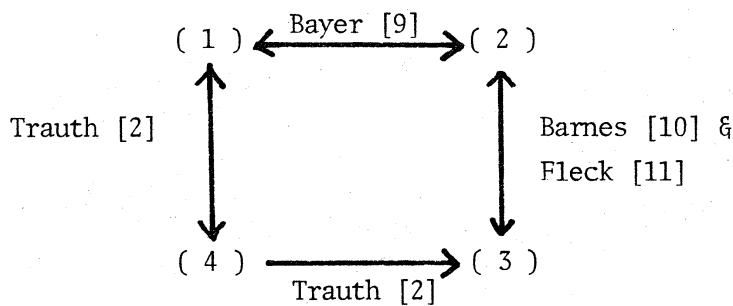
〔定理 4.1〕 強連結オートマトン A に関する次の4つの命題は同値である。

- (1) A は $G(A)$ に関して可遷的である。
- (2) $G(A)$ の位数は A の状態総数に等しい。
- (3) A は状態独立でかつ群型である。

(4) $G(A)$ は $\bar{I}(A)$ と同型である。

そして A が上の条件を満足するのは A がある群から生成されたオートマトンに同型な時及びその時に限る。 ■

(証明) まず本定理最後の主張は参考文献 [3] が示している。
 (1) ~ (4) の間の同値性は次図, 図-2, の通りである。



[図-2] 定理 4.1 の証明構成図。

§5. 結論.

本報告では可遷的自己準同型半群を有する巡回オートマトン族が新しく定義導入され, この族の特性化が行なわれた。

この結果従来オートマトンの構造が群論的手法のもとに良く解明されてきた可遷的自己同型群を有する強連結オートマトン族のエレガントな拡張となつてゐることが明らかにされた。

[謝辞] 本学, 大泉充郎教授並びに研究室諸氏に感謝する。

参考文献

〔文献〕

- [1] A.C.Fleck : "Isomorphism group of automata", J.ACM, 9, 4 (1962).
- [2] C.A.Trauth Jr. : "Group-type automata", J.ACM, 13, 1 (1966).
- [3] 増永, 野口, 大泉 : "オートマトンの構造の半群論的考察", 信学論(C), 53-C, 6 (昭45).
- [4] 猪瀬, 増永, 野口, 大泉 : "オートマトンの構造の半群論的考察 - 自己準同型半群によって規定されるオートマトン -", 信学論(C), 54-C, 8 (昭46).
- [5] 増永, 野口, 大泉 : "擬完全オートマトンの分解理論について", 信学論(D), 55-D, 8 (昭47).
- [6] Z.Bavel : "Structure and transition-preserving function of finite automata", J.ACM, 15, 1 (1968).
- [7] 増永, 野口, 大泉 : "可遷的自己準同型半群を有するオートマトン族の特性化定理", 信学会オートマトンと言語研究会資料, A/72-107 (1973-01).
- [8] 増永, 野口, 大泉 : "可遷的自己準同型半群を有するオートマトン族の特性化定理", 信学論(D) 投稿中 (昭48).
- [9] R.Bayer : "Automorphism groups and quotients of strongly connected automata and monadic algebras", IEEE Conf. Rec. 1966 7th Ann. Symp. on Switching and Automata Theory (1966).
- [10] B.Barnes : "Groups of automorphisms and sets of equivalence classes of input for automata", J.ACM, 12, 4 (1965).
- [11] A.C.Fleck : "On the automorphism group of automata", J.ACM, 12, 4 (1965).
- [12] G.P.Weeg : "The structure of an automaton and its operation preserving transformation group", J.ACM, 9, 3 (1962).