創立30周年記念特集号

≪展 望≫

離散事象システム研究の動向と課題

で だま しん ぞう 児 下 恒 三*

1. 離散事象システムの背景

離散事象システム (Discrete Event System 以下 DES) が制御対象として認知され、制御分野の重要課 題の1つとして「市民権」を得るに至ったのは最近の ことである1¹,2¹. DES は組立・加工・貯蔵・搬送ライ ンを含む生産システム、計算機および通信ネットワー クのプロトコルシステム, 交通管制システム, バッチ プロセス,離散レベルのロボット動作,計算機オペ レーティングシステムなどのシステムクラスの総称で ある. DES においては、システム内に有限個の離散 的な事象が存在し、それらが不規則な時間間隔で生起 する. システムの状態(状況)も離散的であり、その 変化は図1のように、ある間隔保持されたのち事象の 発生によってつぎの状態へ移る、という区分的に一定 の軌道を示す。たとえば、ロボットが部品を場所Aで つかみ場所Bに置くというシステムを DES として見 ると、部品がAにある (P_1)、ロボットが部品をつかん でいる (p_2) , Bにある (p_3) という 3 つの状態と, ロボ ットがAで部品をつかむ (t_1) , B に置く (t_2) , という 2つの事象がある. 状態 p_1 が成立しているとき, 事象 t₁ が発生すると状態 P₂ に移り, さらに t₂ によ

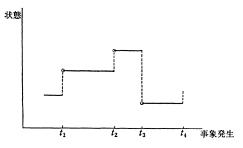


図1 離散事象システムの状態軌道

り p_3 に至る. 場合によってはロボットが空いている (p_4) という状態も考えることがある.

計算機の能力の発達とともに規模の大きい DES が 開発され、これに対応して情報伝送・変換を適切に管理し、事象の生起を制御する方法論を確立する要求が 生じるのは当然のなりゆきである.

制御の方法論が体系化されている連続系の場合と同様に、DES の制御技法を構築するには、まずシステムモデリングから考えなければならない。ここではまず頭にうかぶのは、もともと制御技術の一分野としてシーケンス制御が存在し、そこで対象としてきたのは上述の DES に属するシステムということである。しかし、従来シーケンス制御で扱った対象は機械レベル(下位レベル)の小規模なシステムであり、このため動作表現として論理回路やラダー回路など論理式の図的表示を用いることが多かった。論理式に基礎をおくモデリングはシステムの状態が明示されないため、ダイナミカルシステムとして動作を追跡するのに不便であり、階層構造、分散構造などを含む大規模 DES を制御対象として表現するのに適当でない3.

そこで新しいモデル表現を探す努力が、制御工学はもちろん隣接する計算機科学や OR を含む範囲で行われた.しながらこの努力は現在のところきわめて成功しているとはいえない状況にある.連続系における微分方程式(あるいはその変形)のような汎用で強力なモデルは存在せず、DESの種類により、またどのような問題を取り上げるかに応じて、いろいろなモデルが提案されているのが現状である.汎用モデルとそれに基づく統合的な制御技術が存在しない以上、DESの解析には離散型シミュレーションが現在でも重要な技法である事情は変わりないか.

とはいえ、全体として眺めると制御対象として明示性・有用性の高いモデルを導入し、「DES の制御理論」を構築しようとするこころみはすでにいくつかの興味ある成果を生み、大きな研究の流れを作り出しつつある^{2),5)}. いずれ取捨選択されて、あるものは定着

^{*} 大阪大学工学部 吹田市山田丘 2-1 キーワード:モデリング(modelling),ペトリネット(petri-net),制御理論 (control theory), min-max 代数 (min-max algebra),スーパーバイザ制御 (supervisor control).

し、あるものは消えるであろうが、この分野に不可逆 な流れが存在することは確かである. 以下では 2. で DES のモデリング問題を取り上げ、3. においては理 論的な興味に焦点を当て、DES においてもある意味 で連続系と平行した制御理論が展開できることを説明 し、4. で今後の課題にふれる.

モデリング

適切かつ有用なモデルを導入することは DES にお いても重要であることに変わりない. しかし連続系に おける微分方程式のような汎用の表現手段はなく、多 くのモデルとそれをふまえた多様なアプローチの方法 が存在する状況である. これはなぜであろうか. 一口 でいうと DES の特質に起因しているのであるが、も う少し詳しく考えてみよう.

- (i) DES のモデルはシステムの状態,事象, あるいはその両方の変化を記述できなければならな い. ここで DES は「人工システム」であり、連続 系で対象となる「物理システム」(自然システム) と異なり、状態変化すなわち事象発生は、システム 内で所定の論理関係が成立したとき生じ, 物理法則 に従うのでなくいわばソフトウェアに従う性質のも のである. すなわち物理法則をモデリングの基礎と するわけにはいかない.
- (ii) 連続系のダイナミクスの記述は近似表現に基 礎をおいている. すなわち微分方程式はダイナミク スの近似表現である. 一方, DES では事象や状態 は時間的空間的に離散的で近似は成立しない.
- (ii) 連続系の制御仕様が統一的であるのに比較 し、DES の制御の問題と仕様は個別的である。
- (iv) DES のスループットの時間的経過などの評 価を行うには、事象や状態の時間的変化の情報を必 要とする. このためには DES モデルに時間の要素

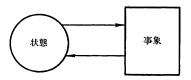


図 2 事象駆動型システム

を導入しなければならないが、微分方程式のように 空間と時間情報が融合した表現は DES (の確定的 モデル) ではむずかしい. DES では、事象や状態の 生起順序にのみ着目し, 生起時刻を無視したモデル 化を行う場合(とのクラスを論理モデル logical model とよぶことにする)と、論理モデルに時間要 素を導入したより高度のモデルを考える場合(これ を時間付モデル timed model とよぶ) に大別さ れる. 連続系の微分方程式にはこの両者の区別はな

さて、DES に限らず、一般にモデルを設定するに は、どのような視点から対象をとらえるかという立場 を定めなければならない。 さいわいこの点 DES につ いては研究者の意見の一致がみられる. 制御対象とし て DES を考えるとき, 事象駆動型 (event driven) シ ステムとしての視点からモデル化するのが, 制御仕様 の表現の容易さ,理解しやすさ,自然さなどにおいて もっともよいとされている。事象駆動型システムを DES の定義するむきもあるくらいである²⁾. 事象駆動 型はシステムのふるまいを状態と事象の因果性から眺 める. すなわち, ある状態に対応して発生可能な事象 が定まり、事象が発生するとそれに駆動され新しい状 態に移り、そこでまたつぎの事象の発生がうながされ る……, という過程のくり返しでシステムの動作が進 行するとみる (図2参照).

一般にモデルの性能は、どのような機能を記述でき るか(表現能力)と取り扱いの容易さ(解析能力、操

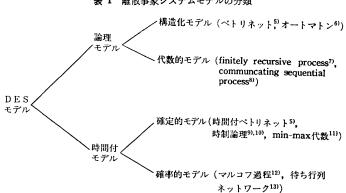


表 1 離散事象システムモデルの分類

作性)により評価される。DES を事象駆動型としてモデル化するという立場は一貫するとしても、その具体的な表現になると、すでに述べたような事情により多様なモデルを生じうる。Ho² を参考にモデルの分類を示しておこう。まず全体は論理モデルと時間付モデルに大別され、論理モデルはさらに状態遷移と事象発生が構造的に規定されるグループと、代数的に規定されるグループに分かれる。時間付モデルのクラスは確定的グループと確率的グループ(性能評価モデルともいう)に分類できる(表1)。

DES のどの応用分野にせよ、これが決定判という モデルは存在しない. どれもそれぞれ特徴と制約があ り、問題によりまた解析法により、異なるモデルが用 いられる.

論理モデルは、時間情報を無視して状態や事象の空 間的ふるまい,あるいは論理関係を記述する.すなわ ち DES の定性的な側面に注目する. この簡単化のた め,時間付モデルより一般に取り扱いが容易である. このクラスに属するペトリネットは, 事象駆動型とし てのシステム構造をそのまま自然にモデル化したもの で、その意味で基礎的モデルといえる、ペトリネット は、局所的な状態を表わす節点である「プレース」と、 事象に対応する節点の「トランジション」,この2種 類の節点を因果関係を表わすアークで結合した2部グ ラフである (図3). システム機能についての高い表 現能力をもち14)、またシステム構造を視覚(グラフ) 的に把握しやすいが、いまのところ解析能力が一般に 高いとはいえない、しかし、これは表現能力と相対的 なもので、ペトリネットで記述した DES がそれだけ 複雑な動作をする可能性を有しているからでもある。 オートマトンモデルは状態遷移図を基礎としているの で、表現能力としてはペトリネットのサブクラスに相 当する. たとえば事象の並列性などは表現できない. しかしながら、事象系列を言語とみなし、その制御を 言語理論の立場から扱うのにこのモデルが用いられる ことが多い^{6),15)}. 代数的モデルは, オートマトンなど が状態を機能表現の基本要素とするのに対し, プロセ スと称する事象系列に基礎をおく. システムの結合に

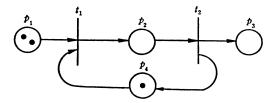


図 3 1.のロボット動作のペトリネット表現

対応する演算が定義され、モデルはそれら演算について閉じた代数系として導入される.

時間付モデルのうち、時間付ペトリネットは通常の ペトリネットのプレースやトランジションに時間要素 を導入し, それぞれ状態の保留時間や事象発生の所要 時間を表わすように拡張したものである. 時制論理は 時間の概念を導入した論理体系で、DES の表現と性 質の検証に利用される. しかし代数的モデルと同様, システムの機能や制約条件の記述は容易であるが、シ ステム構造が直観的に把握し難く, 工学モデルとして 使用するには工夫を要する10). min-max 代数は, その 有用性についてまだ評価は未定であるが、特殊な代数 に基礎をおいた興味ある手法である. 2つの実数(あ るいは行列) 間の乗法 a・b は max(a,b) (場合によ っては min(a, b)) として定義される. この代数系の 下で、あるクラスの時間付ペトリネットの解析に線形 システム理論が適用できることが示されている11).確 率的モデルは DES の時間についての平均的なふるま い, すなわち性能評価に用いられる. ここで表1には 示されていないが、モデルに依存しない形で直接的に 性能評価を行う手法として、最近盛んに研究されてい るのに摂動解析 (Perturbation analysis) がある16),17). 摂動解析は DES 性能評価関数のパラメータ 感度を 計算する手法である. これはあるシステムパラメータ 値のもと, 実データかあるいはシミュレーションによ り、1本の事象系列軌道を観測し、これよりパラメー タ変動に対応する軌道変動の(ひいては評価関数の変 動)を計算するものである. したがってシミュレーシ ョンによる解析プログラムを効率化する手法として有 望視されている.

3. 離散事象システムの「制御理論|

ここで DES の「制御理論」の研究がどのように展開されているか見てみよう。汎用モデルが存在しない以上、モデルに依存する形で理論が展開されることになる。まず論理モデルクラスの基準モデルであるペトリネットに着目する。ペトリネットでは事象の生起(トランジションの発火)に伴う状態変化を表わすため、プレースにおかれたトークンでその時点で成立している局所状態の状況を示す。その状況が保持されていればトークン(たとえば部品3個の到着を示すなら3個のトークン)が存在し、トークンの不在は状況の不成立を表わす。したがってプレースにおけるトークン分布を示すベクトルをM(第i成分はi番目プレースのトークン数)とすれば、Mがペトリネット全体の状況を示す状態ベクトル(マーキングベクトルという)

である. トランジション発火によるマーキングの変化 は

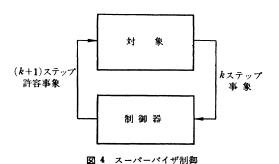
 $M_{k+1} = M_k + Ar_k$, $k = 0, 1, 2, \cdots$ (3.1)により与えられることはよく知られている5°. M, は (k-1) ステップのトランジション発火後のマーキン グ,r,はどのトランジションを発火させるかを指定 する(0,1) 成分の発火ベクトル, A はプレース・ト ランジション間の接続行列である. ペトリネットの状 態転移を規定する(3.1)式は一見連続系線形システム の $x_{k+1}=Gx_k+Hu_k$ と同形式であり、したがって、 線形制御理論がそのまま適用できそうである. しかし 事実はそう簡単ではないのであって、(3.1)式が線形 方程式であるのはみかけ上のことであり、本質的には 非線形方程式である. それは入力 r, は自由に指定で きるのではなく、 $(マーキング M_{\star}$ に対応する) 発火 可能なトランジションのうちから選択しなければなら ないという制約があるからである. つまり各ステップ でそのときの状態により制約を受けた入力しか許容し ない. ペトリネットの解析や制御に線形システム理論 や制御理論が直接的にもち込めない大きな理由はこの 非線形性にある. たとえば DES 制御の基本問題であ る可達性 (与えられた初期マーキング Mo から目標 マーキング M に到達できるか) を考える. M が M_0 より可達ならば(3.1)式よりあるステップ数 N につ いて

$$M - M_0 = A \Sigma \tag{3.2}$$

が成立する(ここで $\Sigma = r_0 + r_1 + \cdots + r_{N-1}$). すなわち M が M_0 から可達ならば(3.2)式が非負整数解 Σ をもつ. ところが非負整数解 Σ が存在することは必要条件であっても,十分条件ではない. 十分性には,さらに Σ が実行可能であること,すなわち Σ が許容入力列の和に分解できるということを示さなければならない. これを解析的に解くのは困難で,このためペトリネットの可達性の必要十分条件は一般的には求められておらず,ネット理論の中心課題の1つと考えられている. このような非線形制約にもかかわらず,(3.1)式はペトリネットのいろいろな性質の解明に有用な手がかりを与えるが,詳しくは文献5)を参照されたい.

それではペトリネットのある種の動態が、本質的に線形の方程式で記述されることがあるであろうか。 Cohen らによると時間付ペトリネットのサブクラスであるイベントグラフ (event graph) については、トランジションの発火時刻は、min-max 代数のもとで入力を入力トランジションの発火時刻とする有限次元定係数線形方程式により表わされることが示される111. イベントグラフの構造はマークグラフ⁵であり、事象発火の選択性は表現できないものの、このクラスについては線形システム理論を適用する途が開ける。すなわち可制御性、可観測性、安定性、フィードバック安定化、などを論じることができる。「周波数域での表現」として伝達行列すら定義され、これからシステムの結合の伝達行列による表現が可能となり、またシステムの構成を伝達行列の実現問題として考察することができる。イベントグラフという限定された対象と問題を扱っているものの、線形システム理論と DES を結びつける理論的手法として興味深い。

現在,DES のフィードバック制御を連続系に平行 した形で構築することろみがある程度成功しているの に Wonham らの研究がある^{6),15)}. Wonham らは DES の制御を、システムにおいて発火可能な事象系 列(言語)の集合のうち、ある条件を満たす事象系列 (言語) だけが生じるように制御を行うことと定式化 している. たとえば資源の有効利用のための排他制 御、デッドロックの回避、事象発生回数が事象間にか たよりを生じないための公平性の保証など、この立場 から扱うことができる15)、対象をオートマトンにより モデル化できるものとして,対象が発生しうる言語を L, 制御目的を満たす言語を $K \subseteq L$ とするとき, 対象 が K だけを発生するような制御器 (supervisor) を設 計する問題をスーパバイザ制御という. 制御は、これ までに対象が発生した事象系列に基づいて、つぎに生 起を許容する事象を決定するというフィードバック方 式で行う (図 4). Wonham らは言語 K が (L に関 し) 可制御であるという概念を定義した. そして連続 系の極配置に対応する性質として, 図4のようなフィ ードバック制御器が存在する必要十分条件、すなわち 制御器を介してフィードバック制御された対象の言語 が K となる必要十分条件は、K が可制御であること を示した. また制御器を求める計算量は, 可制御性の 判定と同じく, 多項式オーダであることも示されてい る。これらはこの方向の研究のもっとも基本的な成果



である. このほか,制御目的が部分目的に分割されているとき,部分目的の制御器をまず求め,それを総合して全体の制御器を作るモジュラ設計法,安定化法,オブザーバなどの研究もある((6),(15)および引用文献を参照されたい). これらの研究はオートマトンという簡単化モデルを基礎にしているが,DES制御で何が可能で,その達成にはどのような条件が成立していなければならないか,という総括的な視点からの枠を理論的に明らかにした貢献は大きい.

4. いくつかの課題

DES 制御の重要性の認識が高まるにつれ、研究課題として注目を集めるようになったが、まだ連続系に比べて研究の歴史が浅く、種々のモデリングとアプローチの方法が提案されている状況で体系化にほど遠い、この分野では「理論と実際のギャップ」が存在するが、これ自体は当然のことであり、生長期の分野では自然な形といえる。ただし、今後この分野の研究が発展する過程において、実システムからの要求にこたえる努力は持続しなければならない。Hoによると、さもないと DES の研究もかつての理論の花形であったゲーム理論がそうなったように、制御工学の本流に背を向けられることになると警告している180.

このような意味で今後の研究課題として2つほど指 的しておきたい. それは階層化とモデリングの問題 である. まず階層化手法であるが, これは直接的には 計算量の軽減の対策となるし、またもっと基本的には DES の設計・解析を階層的にすすめる裏付けとなる ものである. DES では離散構造のため、ある問題の 解が解析的な形で与えられていても、具体的に解を求 めたり付帯条件を判定したりする過程の組合せ計算や 探索の手間により「非実用的」になる可能性をもって いる. DES では、可達な状態空間や事象系列を探索 する解法は容易に指数オーダの計算量となり、避けな ければならない、計算量の軽減の直接的な対策はモ ジュラ制御にみられるように対象と問題の分割である が、分割をさらに一般化すると階層化となる. 階層構 造では、全体を1つのレベル(詳細レベル)でとらえ るのでなく、いくつかの層に分割し、ある層のコン ポーネント (サブシステム) がいくつか結合し上位層 のコンポーネントを形成するとみる. 階層構造の導入 の利点は、システムの構造的特質を明確にするととも に,解析の計算量の軽減を可能としたり,仕様記述を 簡単な概念的なレベルからしだいに詳細化していくト ップダウン方式、あるいはいくつかの詳細なレベルの 記述を積み上げて全体を構成するボトムアップ方式で

行うときの理論的な裏付けを与え、さらには制御ソフトウェアのデバッグ、検証、保守、変更などを容易にする。階層化においては階層(レベル)をどう設定するかという問題、あるレベルでの動作性質が、どのように上位レベルに反映されるかという階層問の性質の継承の問題などが重要である。これらについては、いまのところペトリネットで階層間でライブ性が保存される条件が検討されているが^{5),19)}、本格的な研究はこれからの課題である。

つぎのモデリングは階層化と密接に関連した問題で ある. DES 制御の研究はまだモデリングをどう設定 するかが重要な意味をもつ段階にある. 2. でモデル の性能は(i)表現能力,(ii)明示性,(ii)解析能力, (iv)操作性により評価されると述べた. ペトリネット がそのままの形で実システムのモデルとして採用され ることが少ないのは、ペトリネットの解析能力が高く ないという点よりも, むしろシステムの詳細レベルま で一様にペトリネットで記述すると、表現が複雑・大 規模になりやすく、明示性、操作性が失われてしまう ところにある. これを対処する1つの方法は、上に述 べた階層構造を導入することであるが、もう1つの可 能な方法はペトリネットと他のモデルを組み合わせた 複合型の(高レベル)モデルを導入することである。 一般にペトリネットはシステムの制御の流れ(タスク の流れ) を記述するかぎり明示性は高いが、情報処理 やデータ変換などの演算機構まで表示しようとすると 複雑化の要因となる。したがって1つの現実的なモデ リングとしては、ペトリネットは制御の流れを表現し、 演算処理面は他の適切なモデル (あるいはもっと一般 的に言語, さらには AI による表現など) で記述し、 この両者をペトリネットのプレースやトランジション を介して複合させることが考えられる. 事実これまで 実用化されているペトリネットを基盤とした DES 制 御装置は、このような複合型の形を採用しているもの が多い^{20),21)}. これらはいずれも主として図的言語と しての表現能力、明示性、操作性(すなわちプログラ ミングツール)という観点から導入されており、その 検証などはシミュレーションに依存していた. これか らは複合型モデルの解析能力という側面もあわせて配 慮していく必要があろう.

(1991年9月24日受付)

参考文献

 Report of the Workshop Held at the University of Santa Clara: Challenges to Control, A Collective View, IEEE Trans. Automatic Control, AC-32-4, 275/285 (1987)

- Y. C. Ho: Scanning the Issue: Special Issue on Discrete Event Systems, Proc. IEEE, 77-1, 316 (1989)
- 3) 関口, ほか4名:シーケンス制御工学一新しい理論と設計法一,電気学会 (1988)
- 4) ミニ特集:離散系シミュレーションの今日と明日, 計測と制御, **30**-2 (1991)
- T. Murata: Petri Nets: Properties, Analysis and Applications, Proc. IEEE, 77-4 (1984)
- P. J. G. Ramadge and W. M. Wonham: The Control of Discrete Event Systems, Proc. IEEE, 77-1, 81/98 (1989)
- K. Inan and P. Varaiya: Finitely Recursive Models for Discrete Event Systems, IEEE Trans. Automatic Control, AB-33-7, 626/639 (1988)
- 8) C. A. Hoare: Communicating Sequential Processes, Englewood. Cliffs, NJ, Prentice-Hall (1985)
- J. G. Thistle and W. M. Wonham: Control Problems in a Temporal Logic Framework, Int. J. Control, 44-4, 934/976 (1985)
- 10) 本位田, 内平, 松本:時制論理とペトリネット, オペレーションズリサーチ, 612/618, 9月号 (1987)
- 11) G. Cohen, D. Dubois, J. P. Quadrot and M. Voit: A Linear Systems Theoretic View of Discrete-Event Processes and Its Use for Performance Evaluation in Manufacturing, IEEE Trans. Automatic Control, AC-30, 210/220 (1985)
- 12) E. B. Dynkin and A. Yushkevich: Controlled Markov Processes, Springer-Verlag, New York (1979)
- L. Kleinroch: Queuing Systems, Wiley, New York (1976)
- 14) J.L. ピータースン:ペトリネット入門,市川,小林訳, 共立出版 (1984)
- 15) 潮:離散事象システムにおける制御問題とスーパバイザ、システム/制御/情報、34-9 (1990)
- 16) Y.C. Ho: Performance Evaluation and Perturbation

- Analysis of Discrete Event Systems, IEEE Trans. Automatic Control, AC-33, 563/572 (1988)
- 17) X. R. Cao: A Comparison of the Dynamics of Continuons and Discrete Event Systems, Proc. IEEE, 77-1, 7/13 (1989)
- 18) Y. C. Ho: Editorial, Basic Research, Manufacturing Automation, and Putting the Cart Before the Horse, IEEE Trans. Automatic Control, AC32-12, 1042/1043 (1987)
- 19) 熊谷:ネット理論とその応用-IV,システム/制御/情報, 35-4,227/235 (1991)
- 20) T. Murata, N. Komoda, K. Matsumoto and K. Haruna: A Petri Net Based Controller for Flexible and Maintainable Sequence Control and Its Applications in Factory Automation, IEEE Trans. Industrial Electronics, IE-33-1, 362/366 (1986)
- 21) N. Nagao et al.: Petri-Net Based Programming System for Flexible Manufacturing System, Proc. Japan-US Symp. on Flexible Automation (1990)

[著 者 紹 介]

克 葉 慎 三 君 (正会員)

昭和7年11月9日生. 昭和30年早稲田 大学理工学部電気工学科卒業. 38年カリフォルニア大学バークレイ大学院博士課程修 了,37年大阪大学工学部講師,49年同大学 教授. 非線形システム制御, 医用工学,離 散事象システム制御,およびネット理論の 研究に従事. システム制御情報学会,電子 情報通信学会,IEEE などの会員.

