

発生型ソフトウェアのプロセス代数による記述について

大林 正晴* 本位田 真一**
obayashi@ipa. go. jp honiden@ipa. go. jp

新ソフトウェア構造化モデル研究本部
情報処理振興事業協会 (IPA)

従来のオブジェクト指向プログラミングの構造的な特徴には、クラス定義階層構造（継承関係）とインスタンスの相互参照構造の2つの側面がある。前者は、より一般的な構造になることが要求され、後者は、処理すべき問題に固有の構造が反映される。これらは、相反する要求であり、機能拡張や部品の再利用を難しくしている。これらを解決するために、新しい「発生型ソフトウェア」と言う概念を提案する。発生型ソフトウェアは、ソフトウェアプロセスを内蔵した部品から構成される。ソフトウェアプロセスを再現することが自由にでき、部品間の接合、再構成が静的または動的に可能である。環境の変化に動的に適応し、機能を変化させることができるなどの特徴をもつ。化学抽象マシン（プロセス代数）を用いて、発生型ソフトウェアの記述を試みた。本稿では、その概要について報告する。

A Specification using Process Algebra in the Software including Software Processes

Masaharu OBAYASHI* Shinichi HONIDEN**
obayashi@ipa. go. jp honiden@ipa. go. jp

Laboratory for New Software Architectures

Information-technology Promotion Agency (IPA)
Shuwa-Shibakoen 3-Chome Bldg. 3-1-38 Shiba-kouen Minato-ku, Tokyo 105, Japan

In object oriented programming, in general, there are two aspects about the structure of modeling; one is inheritance relations in class hierarchy and the other is reference relations among instances. The former structure might be required to be generalized, but the latter might be required to be specialized to specific problems. Because of this conflict, we will have difficulty in making enhancement and reusing components. As a cooperative agent model, we propose a new idea, "software including software processes" in this paper. In this method, we could cut loose the dependency of each parts, combine them freely and embed software processes into themselves. Proposed method enables software to be more flexible, more applicable to potential changes of environment such as specifications have to be altered. We tried to describe software including software processes by using process algebra.

* (株)管理工学研究所より出向
**(株)東芝より出向

Also with Kanri Kogaku Ltd.
Also with Toshiba Corp.

1. はじめに

ネットワーク通信プロトコル、開放型の並列分散システム、ユーザインタフェースやマンマシン系、ソフトウェアプロセスなどのように自律的な実行主体が存在し相互に通信し合いながら並行的に動作するシステムを計算機で、つまりソフトウェアで自由に扱えるようにしたいと言う要請が高まっている。また、従来のソフトウェアは、機能的には固定的なものであり修正や変更などに対して必ずしも柔軟なものではない。

筆者らは、生体情報系に着目し環境の変化に適応する仕組みをソフトウェア部品に応用することを目指している。特に、遺伝子を生体の発生や分化、恒常性の維持などの制御プログラムとみなし、その本質的な特質をソフトウェア部品としてモデル化することを試みている [5] [6]。

最終的な目標は、要素間の協調動作の結果として意図した仕事を行わせるようなソフトウェアの新しい仕組みを確立することである。

ソフトウェアの単位としては、従来のモジュールのようにあらかじめ相互参照関係が定まった固定的なものではなく、可塑的で自由に組合せが可能であるような個体（エージェントと呼ぶ）あるいは、その集合体を考える。その組合せ方によって、その働きが変化するような仕組み、つまり、周りの環境（組合せ方）によって、機能が変わるような機構が基本的な枠組みになる。計算メカニズムとしては、個体間のアクションの相互作用の結果として、目的の演算が行なわれ、新たな個体集合となるような計算モデル（プロセス代数）が、その1つの候補として考えられる。

このようなモデルは、従来のオブジェクト指向的な考え方や発想の上では共通する点も多々あるが、プログラミング機構としてはかなり別の形態となるであろう。筆者らは、将来確立されるであろうエージェントモデルの原型を求めて様々な実験を試みたいと考えている。

2. 協調エージェント

2.1 従来のオブジェクト指向

まず、従来のオブジェクト指向プログラミングの特徴について、ソフトウェア部品の観点から考察してみることにする。

(クラス定義の階層構造)

オブジェクト指向プログラミングの特徴の1つと

して、階層構造を用いたクラス定義を上げることができる。上位クラスの属性やメソッドなどを下位クラスが継承することにより、いわゆる差分プログラミングが可能で、コード量を圧縮する強力な手段になっている。

(インスタンスの振る舞いの構造)

クラス定義の階層構造以外に、インスタンスレベルの構造、つまり、オブジェクト相互参照構造を持っている。具体的には、クラス定義から生成されたオブジェクトがどのようにメッセージをやり取りし、目的の機能を果たすか、そのようす（振る舞い）のことである。このインスタンス相互参照構造が、問題解決のためのアプリケーションを反映したものになっている。

一般にオブジェクト指向プログラミングの長所として、つぎの3点を挙げるができる。

- ①対象モデルを系統的に構成できる
- ②記述を簡潔にすることができる。
- ③部品としての再利用の機会が増える。

しかし、このようなオブジェクト指向プログラミングは、ソフトウェア開発における諸問題を根本的に解決するものではない。短所もいくつかある。

クラス定義から生成されるオブジェクトの振る舞いを決定するメッセージの送り先は、そのクラス定義の中に記述されており、普通はインスタンス変数などで表わされたオブジェクトに固定されている。アプリケーションの機能変更や拡張などで、それらを変える為には当然クラス定義を変更しなければならない。

一方、クラス定義は、一般に系統的に作られており上位のクラスは、多くの下位クラスをもつことになる。そのようクラス階層で、上位のクラス定義の変更は多くの下位クラスに影響を及ぼすことになる。もちろん、場合によってはそのような上位クラスの変更が下位クラス全体に有意義なこともあるが、必ずしもそうでないことも多い。

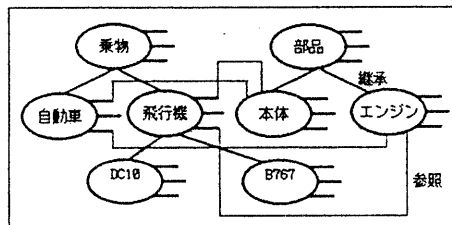


図1. オブジェクト定義の構造例

このようにクラス定義の階層構造が厳密に決められているので変更が難しくなる。これを解決する1つの方法は、クラス定義の階層を深くせずに、なるべく平坦にすることである(差分プログラミングの利点は失われるが)。

クラス定義を部品化の仕組みとしてみたとき、情報隠蔽がなされているので参照するインスタンスの内部構造や実現には影響されず、ある程度自由にシステムの中に他の部品を組込むことが可能である。しかし、実際には、メッセージのインターフェースや機能などを厳格に合せなければならないなど制約も多く、再利用を難しくしている。

この問題に対しては、いわゆるリフレクション機構などをもちいてクラス定義を動的に変更して解決しようとする研究も行なわれている。

2.2 エージェントモデル

協調型システムは、個(エージェント)とよばれる複数の自律的な要素があり、それらの個の間および環境との相互作用を通じて秩序を形成し、特定の機能を果たすとともに、環境の変化に対して適用できる能力を備えたものとする。

小林[8]らは、自律分散型システムとして要請される基本的な要件としてつぎの4つをあげている。

①個の自律性

各個は、自己完結的、すなわち各個はそれぞれの目標、行動プログラム、制御機能をもつこと。

②個間相互作用の非決定性

個間相互作用、すなわち個と個の結合は、事前に設定されることはなく、実際に、ある個がどの個と結合するかは非決定的であること。

③秩序の形成

環境という場が設定されると、個と個および個と環境の相互作用を通じて、システムの大局的目標を反映した秩序が形成されること

④環境変化への適用

集団を構成する個を動的に更新することにより、環境変化への適応が行なえること

ここでは、協調型システムのモデルとしてこれらの要件を満たすものをエージェントモデルと呼ぶことにする。

3. 発生型ソフトウェア

3.1 定義

(1) ソフトウェアプロセス

一般的には、ソフトウェア開発の諸過程をソフト

ウェアプロセスと呼び、種々の研究がなされている。

現実のソフトウェアプロセスは、採用する方法論や開発チームなどの人間的要素を含んだものであり複雑である。特に、各プロセスは、単純に進行するのではなく、バックトラックなども頻繁に起る。

ここでは、エージェントモデルのためのシステム構築の論理、つまり、エージェントの組合わせの論理過程のことをソフトウェアプロセスと定義する。

具体的には、最終成果物(エージェントの集合)を得るまでに起った中間の成果物の変化のみに着目し、バックトラックなどの過程は基本的には含まれないものとする。

(2) 発生型ソフトウェア

前節のエージェントモデルの議論の中の秩序の形成と環境変化への適用を実現するために、新しい考え方「発生型ソフトウェア」を提案する。すなわち、システムの組み立ての論理(ソフトウェアプロセス)をも内蔵したソフトウェアのことを発生型ソフトウェアと呼ぶことにする。

我々のエージェントモデルでは、エージェント相互の参照構造を順次、組み立てるような論理を自らのエージェント定義の集合の中を含むような体系を考える。つまり、個々のエージェント定義の中でなく、別にエージェントの組合わせ方を制御するプログラムが、同じエージェントとして定義されているのである。

3.2 環境と世代

つぎに、発生型ソフトウェアにおける環境と世代の概念について説明する。ソフトウェアプロセス(SPと略す)と対象とする問題領域を表わすアプリケーション(APと略す)とを区別して考える。

具現化されているエージェントの集合を環境と呼ぶことにする。また、発生したソフトウェアを初期環境ごとに世代と呼ぶ。

環境には、APを処理するエージェントだけでなく、SPに関与するエージェントが共存する。これらの関係を示したものが図2である。SPとAPの共通部分にあるエージェントは、各APに固有のSPを表わすエージェントである。

発生型ソフトウェアは、環境内のエージェント定義に従ってAPを段階的に形成して行く、環境を変化させることにより、環境に適応した類似のシステムを発生することができる。異なる初期環境のもとで発生したソフトウェアは、互いに世代が異なる。同じ初期環境のもとで発生したソフトウェアは同じ世代に属する。

SPの機能強化やAPの機能強化など世代の変更は、人が介入して新たなエージェント定義を環境に追加したり、修正して行なう。

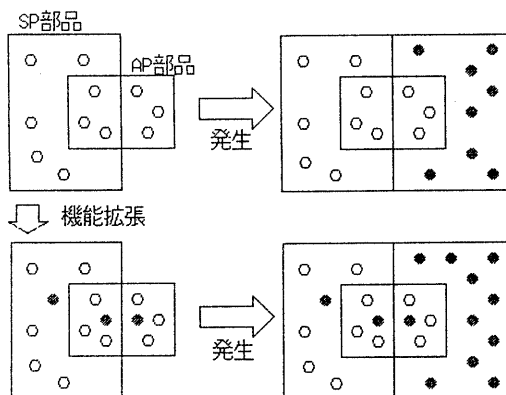


図2. 発生型ソフトウェアの世代

3.3 部品

1つのエージェントの定義は、1つのソフトウェア部品とみなすことができる。初期環境には、システムを発生し、APを解くために必要な部品の集合が収められている。発生の過程で、組み立てられた部品が環境に追加され、高度な機能をもつエージェントとして振る舞う。

部品を分類すると、つぎようになる。

- ① SP部品
部品を組み立てるための汎用的な部品
- ② AP固有のSP部品
部品を組み立てるためのAP固有の部品
- ③ AP部品
APを解くための部品

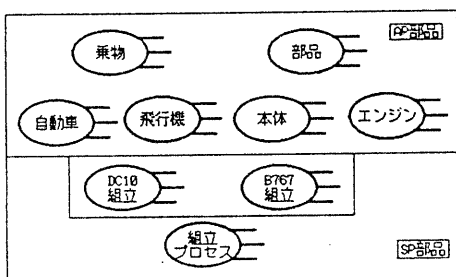


図3. 発生型ソフトウェアの構造例

4. 計算モデル

4.1 プロセス代数

並列プログラムの分野では、ペトリネット、並列オートマトン、データフローネットワークなどのモデルが抽象マシンとして研究されてきた。しかし、これらは、複雑なシステムを記述するには表現力に乏しいという欠点をもっていた。一方、プロセス代数のように、より表現力を備えた計算モデルが分散システムの振る舞いを記述するために提案され、注目を集めている。プロセス代数は、

- ① システムの状態をモデル化した動作式
- ② 動作式間の遷移関係を定義する遷移規則
- ③ 等価性によって定まるモデルとしての代数

の3つの基本的な枠組みからなる。

プロセス代数は、単純な仕組みであるが、形式性と汎用性をもつ強力な計算モデルである。特に、現実世界におけるさまざまな事象を並行に動作するプロセス (agentと呼ぶ) としてモデル化し、形式的な意味モデルをもつことから、基本的な性質の検証や分析などに有力な手段となる。

4.2 化学抽象マシン

化学抽象マシン (Chemical Abstract Machine)

[12]は、化学溶液の中で浮遊している分子同士が反応規則に従って相互作用を起こし、システムの状態を変化させることにより計算を行なう様子をモデル化したものでありプロセス代数CCSを拡張したものになっている。

化学抽象マシンでは、分子を代数の項として表現し、相互作用を可能にするものをイオン (CCSのアクション) と呼んでいる。溶液は、熱することにより複雑な分子をより小さい分子に、最後はイオンまで分解することができる。逆に、溶液を冷やすことにより要素部品から合成された重い分子を組み立てることができる。

さらに、抽象的で階層的なプログラミングができるようにするため、膜で囲まれた部分溶液を含むような分子を導入している。また、カプセル化した溶液間やその外部環境との通信を許すための穴をもつことができるようになっている。

化学抽象マシンは、単純な構造規則に従い、各固有のマシンは、もともになる分子から新しい分子をどのように生成するかを規定する単純な規則を追加することにより定義される。

4.3 発生型ソフトウェアの定式化

発生型ソフトウェアを定式化するための基本的な計算モデルとして、最初の試みとして化学抽象マシンを採用した。その理由は、つぎの通りである。

(1) 記述の簡潔さ

これまでの並行計算モデルは、ポートやチャンネルなどの概念的なアーキテクチャを基礎にしたものが多かった。これらは並列動作のネット構造を正確に伝えるものであるが、並列の動作を厳格にプログラミングすることは、逐次プログラミングに比べて非常に難しい。

一方、CCSは、並列システムの複雑な制御の詳細をあまり気にせずに、その振る舞いを書くことができる。特に、並行して動作するエージェントを個々に独立して定義できる。

(2) エージェントモデルとしての要件

CCSは、前述のエージェントモデルの要件、

- ①個の自律性
- ②個間相互作用の非決定性
- ③秩序の形成
- ④環境変化への適用

を満たしている。また、要件

は、発生型ソフトウェアの概念を実現することにより満たされる。

特に、SP部品とAP部品を同じCCSを用いて記述することにより、いわゆるリフレクションと同様の機能を表現できる。これにより発生型ソフトウェアの部品化の枠組みをCCSで定式化できると考えている。

(3) 記述能力

化学抽象マシンは、膜の概念を導入したことで能力が強化されている。従来のCCSの能力をもつ化学抽象マシンや、並列化されたラムダ計算として振る舞う化学抽象マシンを構築することがこの膜の概念を用いてできる。

5. 発生型ソフトウェアの記述実験

発生型ソフトウェアをCCS（化学抽象マシン）で記述することを試みた。

5. 1 画像フィルタ問題

簡単な画像処理の問題を例としてとりあげる。図4のように入力画像データは整数値として、 $n \times m$ の配列に格納されているものとする。各ピクセルに対して、 3×3 の画像フィルタの演算を施す。その結果の出力画像データは、別の配列の対応する位置に格納される。

ここで、画像フィルタは、各ピクセル P_{ij} の $3 \times$

3の近傍 ($x=i-1, i, i+1, y=j-1, j, j+1$) のピクセル値と指定されたフィルタ係数から出力ピクセル値を計算する機能をもつものとする。

例えば、出力ピクセル値は入力ピクセル値と対応するフィルタ係数の積の和とする仕様が考えられる。

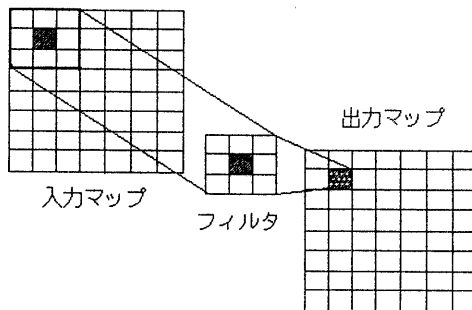


図4 画像フィルタ問題

5. 2 記述の概要

(1) AP部品の構成

AP部品として、図5のような部品を定義する。

<数値セル>

数値を格納するための部品である。Cellは、初期状態を表わし、Cell(y)は、値yを保持している状態を表わしている。負イオンputと反応して、新しい値xに変化し、正イオンgetと反応して値を伝達する。

$$Cell = put(y).Cell(y)$$

$$Cell(y) = put(x).Cell(x) + \overline{get}(y).Cell(y)$$

<配列>

セルを2次元に並べた配列を作るための部品。

$$Array = dx(i).dy(j).Array<i, j>$$

$$Array<i, j> = put(x).\overline{store}(x).Array + \overline{fetch}(y).\overline{get}(y).Array$$

<入力>

外部からの入力データを受理する部品。

$$Input := read(x).\overline{outx}.\overline{outy}.\overline{put}(x).Input$$

<出力>

外部へ値を出力するための部品。

$$Output := get(x).\overline{write}(x).Output$$

<フィルタ要素>

フィルタの基本的な要素部品。

$$Filter(x, y) =$$

$$(II\overline{Fil}<i>(x+\overline{mod}(i, 3), y+\overline{mod}(i, 3))) \mid$$

$$\overline{FilSum}(x, y)$$

$$\overline{Fil}<i>(x, y) = \overline{inx}(x).\overline{iny}(y).$$

$$get(y).\overline{ret}<i>(ki * v).$$

$$Filter(x, y)$$

```

FilSum (x, y)
= ret<0>(v0).ret<1>(v1)...ret<8>(v8).
  outx(x).outy(y).
  ret (v0+v1+v2+v3+v4+v5+v6+v7+v8).o

```

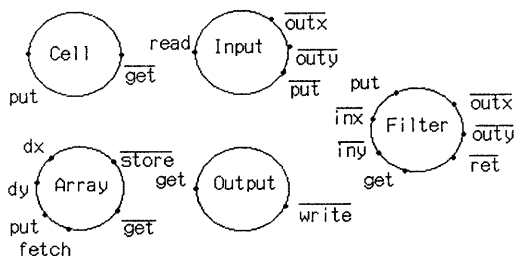


図5. AP部品構成

<2> SP部品の構成

SP部品として、以下のものを定義する。図11は、SP部品間の相互作用を図にしたものである。また、図10は、最終的に発生される画像フィルタの構造を示したものである。

<マップの組立>

セルと配列の部品からマップ部品を組み立てる。

```

BuildMap = nm.def (Map).em.0
Map = Cell [s<i, j>/put, f<i, j>/get] |
      Array [s<i, j>/store, f<i, j>/fetch]

```

ここで、BuildMapは、イオンnmと反応すると、イオンdefを出して、Mapの定義を具現化することを促すものとする。Map定義の結果は、図6のように、CellとArrayを接合したものになる。名前替えの効果は、つぎの定義と等価である。

```

Cell = s<i, j>(y). Cell (y)
Cell (y) = s<i, j>(x). Cell (x) + f<i, j>(y). Cell (y)
Array = dx (i). dy (j). Array<i, j>
Array<i, j> = put (x). s<i, j>(x). Array +
              f<i, j>(y). get (y). Array

```

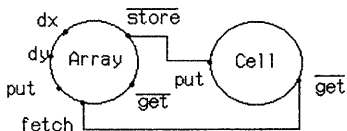


図6. マップ部品

<入力マップの組立>

マップ部品の各要素に入力部品を付加して、入力

マップ部品を組み立てる。

```

BuildInputMap = nim.nm.em.
  def (InputMap).eim.0
InputMap = Input [p<i, j>/put] |
          Map [p<i, j>/put]

```

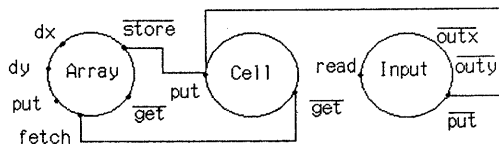


図7. 入力マップ部品

<出力マップの組立>

同様に、マップ部品の各要素に出力部品を付加して、出力マップ部品を組み立てる。

```

BuildOutputMap = nom.nm.em.
  def (OutputMap).eom.0
OutputMap = Output [g<i, j>/get] |
          Map [g<i, j>/get]

```

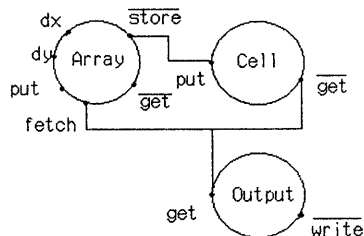


図8. 出力マップ部品

<フィルタマップの組立>

マップ部品の各要素にフィルタ部品を付加して、フィルタマップ部品を組み立てる。

```

BuildFilterMap = nfm.nf.ef.
  def (FilterMap).efm.0
FilterMap = Filter (i, j) [e<i, j>/put, r<i, j>/ret]
  | Array [e<i, j>/store, r<i, j>/fetch]

```

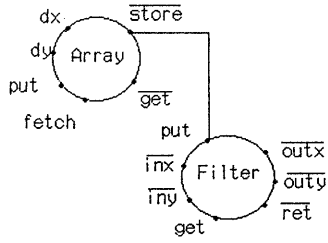


図9. フィルタマップ部品

<画像フィルタの組立>

入力マップ部品、フィルタマップ部品、および、出力マップ部品から画像フィルタを組み立てる。

```
BuildImageFilter = nif.nim.eim.nfm.efm.
                  nom.eom.
                  def(ImageFilter).eif.0
```

```
ImageFilter =
  InputMap[ix/dx, iy/dy,
    e<i, j>/get, fx/outx, fy/outy] |
  FilterMap[ix/inx, iy/iny,
    ox/outx, oy/outy,
    fx/dx, fy/dy,
    e<i, j>/put, p<i, j>/get] |
  OutputMap[ox/dx, oy/dy, p<i, j>/put]
```

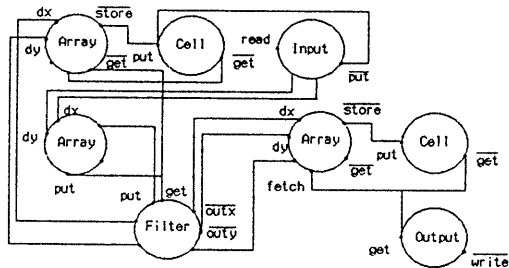


図10. 発生した画像フィルタ

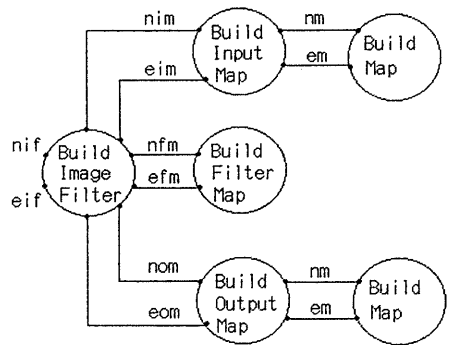


図11. SP部品の構成

5.3 考察

(個の自律性)

静的には、エージェントの定義階層を平坦なものにして機能の変更の影響が、他の定義に直接及ばない仕組みを実現し個の自律性を高める必要がある。

例えば、InputMapとOutputMapのように類似のものを定義する際には、概念的にMapの複製を作りそれに部品を追加する形式にする。このことは、部品の独立性を高め、機能の拡張、変更を行ないやすくする上で重要なことである。また、オブジェクト指向の利点である差分プログラミングに逆行するように思われるが、支援系での定義の管理方式を工夫すればある程度解決できる問題だと考えている。

動的には、個々のエージェントはアクションを並列に起こしながら自律的に振る舞うようすがCCSにより記述できた。従来の実用的なオブジェクト指向言語の多くは、逐次実行を前提にしている（もちろん、並列計算のモデルの研究も多数あるが、まだ、実用にはなっていない）。

(個体相互作用の非決定性)

アクションの送り先は、エージェント定義の中に固定的にあるのではなく、その送信するアクションを受理できるエージェントなら何れにも特異的に送ることができる。

この点は、従来のオブジェクト指向と大きく異なる点であり、部品の組み合わせがより柔軟にできるようになる。もちろん、意味のある組み合わせには、部品の相互作用を十分把握していなければならない（この点は、新たな複雑さの問題をもたらすことになることが予想される）。

記述実験では、最初のAP部品は組合わせの自由度が高い部品になっている。それらをSP部品で組み立てて行く過程で順に決定的に接合されている。

(秩序の形成)

従来のオブジェクト指向では、インスタンスの振る舞いの構造、つまりメッセージの相互参照の構造もクラス定義の中に記述されていた。

一方、発生型ソフトウェアでは、個々のエージェント定義とは別に、エージェントの組合わせ方をSP部品として定義できる。この記述実験を通して、SP部品の相互作用によって秩序を形成する仕組みの原型を提示できたと考えている。

(環境変化への適用)

小さな環境(相互作用をおこす周りのエージェント)の変化に対しては、個々のエージェント定義を静的に強化して、適用性を高める。大きな環境(新たな機能追加や変更)の変化に対しては、個々のエージェント定義の変更だけでなく、エージェントを環境に応じて動的に組み替えることで対処する。

従来のオブジェクト指向言語でも、リフレクション機構などをもちいてクラス定義を動的に変更することにより適用性を高めることができる。しかし、前述のようなクラス定義の構造、および、インスタンスの振る舞いの構造を前提にして変更を行なうのは、そうやさしくはない。

本方式では、組み立てられたAP部品との相互作用も考慮することにより、より複雑で高度な発生過程を定めることが可能である。特に、AP部品(環境)の構成によって振る舞いが動的に変化するような仕組みも実現できると考えている。

6. おわりに

今回の記述実験で、化学抽象マシン(プロセス代数)は、発生型ソフトウェアのようなエージェントが並行して行動するような複雑なモデルの記述に適用できる見通しを得た。

また、発生型ソフトウェアは、エージェントの組合わせによって、機能を追加したり変更することが容易であり、従来のオブジェクト指向に比べてより柔軟な仕組みと言える。これらの特徴は、SPとAPを同じプロセス代数という枠組みで記述したことで実現しやすくなっている。動的にエージェントの定義を変えるような、いわゆるリフレクションと同様のことが意味的にできるからである。

今後は、化学抽象マシンの特徴をより活用した例

題の記述を試み精密なモデルの定式化を図りたい。また、動作の正しさをどのように確認し保証するかなど、解決しなければならない問題も多い。

[謝辞]

本研究は、次世代産業基盤技術開発「新ソフトウェア構造化モデルの研究開発」の一環として情報処理振興事業協会が新エネルギー・産業技術総合開発機構から委託をうけて実施したものである。

参考文献

- [1] 中村運「細胞進化」培風館
- [2] 五條焜、他「生命科学が情報科学に期待するもの」情報処理、vol. 31, No. 7, pp. 904-905 (1990)
- [3] 塩川光一郎「分子発生学」東京大学出版会
- [4] 本位田真一「協調アーキテクチャによるソフトウェアの自動生成」人工知能学会誌、Vol. 6 No. 2, pp184-186 (1991)
- [5] 大林正晴、本位田真一「生体情報系における協調システムについて」情報処理学会第43回全国大会、3K-9、1991
- [6] 大林正晴、本位田真一「協調エージェントのプロセス代数による定式化—「発生型ソフトウェア」の提案」ソフトウェア工学研究報告、情処研報 Vol. 92, No. 38
- [7] 阿形清和「多細胞生物の発生」計測と制御、vol. 29, No. 10 (1990)
- [8] 小林重信、山村雅幸「遺伝アルゴリズムと自律分散システム」文部省科学研究 第2回 重点領域研究「自律分散システム」全体講演会論文集、平成4年1月
- [9] 二木厚吉、富樫敦「形式仕様とプロセス代数」bit、Vol. 23, No. 11, pp. 11-26, 1991.
- [10] 富樫敦「プロセス代数等価性(前、中、後編)」bit、Vol. 23, 24, No. 12, 13, 1, 1991-19992.
- [11] R. Milner. Communication and concurrency. Prentice Hall, 1989.
- [12] Berry, G. and Boudol, G., The Chemical Abstract Machine. POPL 1990.
- [13] 本田耕平、所真理雄「非同期通信意味論について」プロگرامミング—言語・基礎・実践—研究報告、情処研報 Vol. 91, No. 99