

3R-7

# 並列オブジェクト指向言語DinnerBellの 概要一覧の動作

金子成司 河野直治 神田陽治

田中英彦、元田達 (東京大工学部)

## 1. はじめに

並列オブジェクト指向言語DinnerBell<sup>1)</sup>のマルチ・プロセッサへの実装の概要について述べる。本言語はActor model<sup>2)</sup>に基く並列性を、よく記述できることを目的とした言語であり、ほぼActor modelに近いモデルをもつている。

## 2. DinnerBellにおけるオブジェクトのモデル

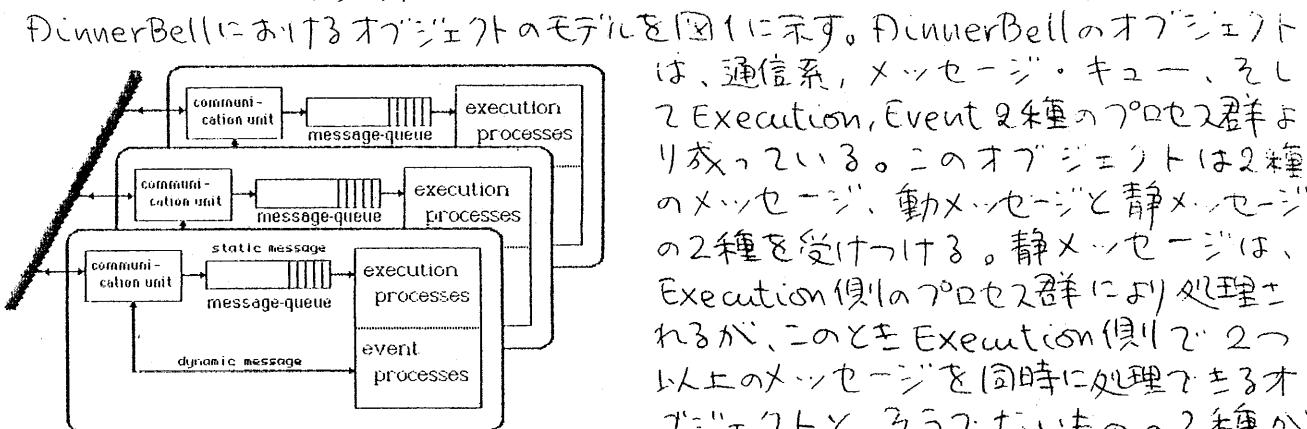


図1 オブジェクトのモデル

より生ずる。普通のメッセージは静メッセージで、動メッセージはオブジェクトと実時間とのインターフェイスを与えるためのもので、到着後、すぐに実行される。また、動メッセージを介してシステムを実現する下位のレベルを操作する手法が与えられている。動メッセージは、デベルガや、Secretary<sup>1)</sup>の実現等に用いる。

## 3. DinnerBellにおけるオブジェクトの実行環境

DinnerBellでは、Smalltalk-80で言う、MetaClassはもっていない。DinnerBellでは各オブジェクトのクラスに対し、1つインスタンスを用意し、そこへ'new'というメッセージを送って新しいインスタンスを作る。オブジェクトの初期化のための手順は、動メッセージのメソッドとして書けばよい。DinnerBellでは、メソッドは、SuperClassのものも含めて、セレクタにおいてはまるすべてのものが実行されるのが原則であり、それに暗黙のOverrideの宣言が行なわれているという形になっているためである。次にDinnerBellでは、或るオブジェクトを'New'によって作ったオブジェクトが実行を終了した場合は、そのオブジェクトの実行も終了し、領域の割りつけを解く。また、Compilerが充分にCheckして、Garbage Collectionを最小に抑えるようにしている。(これは、クラス・オブジェクトの動メソッドとして実装されている。)

## 4. DinnerBellの実装

DinnerBellでは、Smalltalk-80よりもメントークーの負荷が重い。また、オブジェクト=プロセッサの対応では、その割り付けのアルゴリズムが明解なものとならない。そこで、DinnerBellでは、NameMaster<sup>3)</sup>によるUnique IDを利用して、オブジェクトの発火チャックをオブジェクト自体より分離し、オブジェクトではなく、メッセージ単位=プロセッサの対応で割り付けるよう。

## 4a) テンポレート

セレクタに対応するものとして Unique な Id をもったテンポレートを考える。各オブジェクト・インスタンスは、発火可能なテンポレートの組み合わせの表(テンポレート・テーブル)をもつ。テンポレートは Compile 時に生成されるものと、動的に作られるものとの 2 種あり、これを区別するための 1 bit をもつ。

## 4b) メッセージの受信

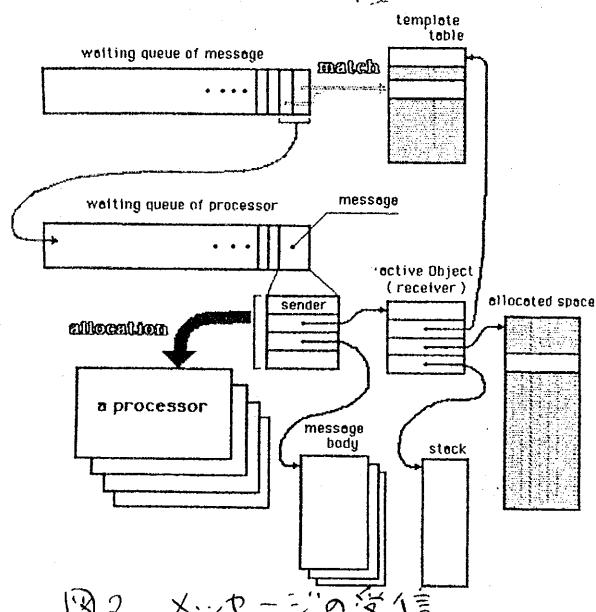


図2 メッセージの受信

けで、メッセージとマッチ キューに入れると、いう手順となる。  
ヘッタ"は Sender の名もつけてあり、必要に応じて参照  
したり、返事のあと先にすることもできる。

## 4c) 変数の代入待ち (右図3)

DinnerBell では、单一代入による同期が用いられている。代入はメッセージによって行はわれるが、このようなくメッセージを待つために、送信のときのテンポレートをもつたテンポレート・テーブルを作り、値が代入されたら発火する手順を実現する。

## 5. おわりに

DinnerBell の下位の実行メカニズムについて述べた。これがシミュレータにより、量的な挙動について言及する予定である。

## References

- 1) 神田他、「並列オブジェクト指向言語 DinnerBell の概要」、ソフトウェア基礎論研究会、11-3 (1984)
- 2) A. Yonezawa, Specifying Software Systems with High Internal Concurrency Based on Actor Formalism; J. Inf. Proc., vol. 2 Nr. 4 (1980)
- 3) 神田他、「名前付きの統括管理システム NameMaster の構成」、ソフトウェア学会第1回大会、IC-3

手順を左図又に示す。システムに 1 つメッセージのキューがあり、メッセージはまずそこに入れられる。この内容は、その行き先のオブジェクトのテンポレートとつきあわされ、オブジェクトが発火可能とわかったときは、メッセージをプロセサ待ち行列(システムに 1 つ)に入れられる。そして、そこから出してメッセージをプロセサに割り当てる。プロセサはメッセージの行き先のポインタから、メモリに割り当ててあるオブジェクトを用いてメッセージを評価するという形となる。前述の非他オブジェクトは、変数領域をロックすることにより実現している。

## 4c) メッセージの送信

変数領域のまかから必要な領域を copy して、動的またはテンポレートを加えてヘッタ"付

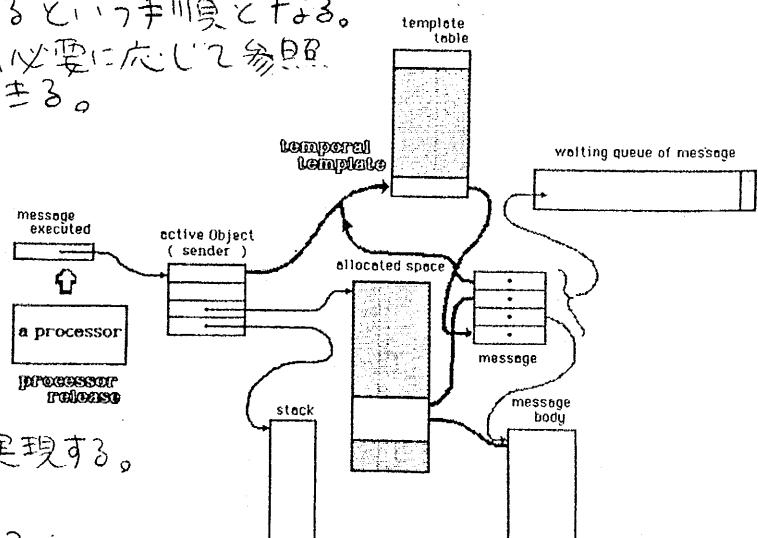


図3. 変数代入待ちの手順