

論理型言語を用いたサービスベースシステム

THE SERVICE BASE SYSTEM
IMPLEMENTED WITH LOGIC PROGRAMMING LANGUAGE荻野 正
Tadashi OGINO田中 英彦
Hidehiko TANAKA東京大学 工学部
Faculty of Engineering, University of TOKYO

Abstract - In this paper, we describe the basic concept of the Service Base System (SBS) and explain the experimental system using logic programming language (prolog).

Using the Service Base System, a user can integrate and use services distributed in computer networks without knowing where the services actually exist. In the Service Base System, the specification of necessary services must be described beforehand. We also propose a new method to describe computer resources such as program and data.

1. はじめに

最近の計算機技術の発達により、複数の計算機をネットワークを介して接続し、全体として一つのシステムとして使用することは、もはや常識となりつつある。

この分野の研究は、大きく広域網に関する研究と、LAN等の局所網に関する研究とに分類することができる。広域網に関する研究としては、異なる機種の計算機同士を接続する場合のプロトコルの変換、ファイル転送、リモートジョブエントリ等、計算機同士を接続するというレベルの研究が主であり、また、最近脚光を浴びているLANに関する研究では、その構成法や通信方法に関する研究が主流となっている。^[1]しかし、様々な計算機が数十台、数百台と接続された時に、その巨大なシステムをユーザがどのように使用するかについての研究はあまり行なわれていない。

本稿では、複数台の計算機をネットワークで接続したという環境の下で、

- ・ユーザは、各計算機の提供する機能を、その分散性にわずらわされずに、自由に組み合わせ使用することができる。

- ・網中の各ノードでは、他の計算機とは独立に機能の拡張を行なうことができる。

等を目標として開発しているサービスベースシステム

(SBS)について発表する。

2. サービスベースシステムの概要^[2]2.1 サービスベースシステムの目標

複数台の計算機がネットワークで接続されているという状況で解決しなければならない問題は、大きく次の2つに分けることができる。

- ・分散性

計算機資源が網中に分散して存在する。

- ・異種性

各ノードの計算機に相違がある。

SBSは、

①計算機-計算機間及びユーザ-計算機間の論理的な通信をすべてサービスの要求と応答というシンプルなモデルに統一する。

②サービスに関する情報を三層ビューという構成で管理する。

事によって上記の問題を解決しようというものである。

2.2 サービスの定義

SBSでは、計算機がユーザに提供する機能をすべてサービスと呼ぶことにする。サービスは模式的に、「作用と、作用の対象となるデータを与えることによって提供される機能」ととらえることができる。

SBSでは、「データ」とは、構造と静的な性質を持ったものとして定義する。構造としては、Relationとstreamに限定して考える。Relationの場合は、attribute, domain, key等を決定する事で構造を定義することができる。streamの場合は、読み書きする単位となるデータの集合や、並び方に対する規則を決定することで構造を定義する。静的な性質とは、そのデータの名前とか所有者、アクセス権、データの内容等構造に反映されない性質を指す。

「作用」とは、0個以上のデータを入力として与えた時に、1個以上のデータを出力として得るものとし、入力データとして許されるデータの記述の集合と、出力データの記述の集合及び、静的な性質に関する記述で定義する。静的な性質に関する記述とは、名前、実行環境、意味の記述等を指す。通常我々が使用している計算機では、作用はコマンドに、データはファイルに対応している。

サービスの要求とは、「作用」と「(対象となる)データの集合」を指定する事である。すべての計算機の機能が、このサービスの要求のみで実現できれば、細かい使い方の差異は吸収することが可能である。各ノードは、自計算機に存在するサービス及び自計算機を介して使用することのできるサービスに関する情報を予め持っていないなければならない。そして、ユーザ或いは他の計算機からのサービス要求があった時、自計算機に存在するサービスであれば自計算機で実行し、別の計算機に存在するサービスであれば、新たにサービス要求を行なう。この時、ユーザがサービスの実際の存在場所を知らなくていいのと同様に、各計算機はどの計算機にサービス要求をすればよいかを知っているだけでよく、サービスの存在場所は知らなくてもよい(図1)。

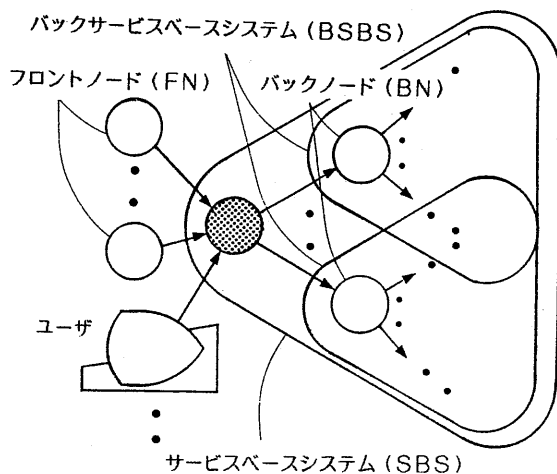


図1 SBSの構成

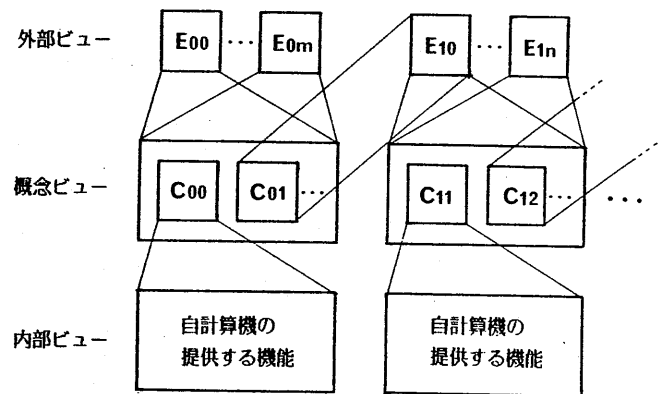


図2 SBSの三層ビュー

2.3 三層ビュー

各計算機では、サービスに関する情報を次の3つのレベルに分けて記述、管理する(図2)。

- ①外部ビュー
- ②概念ビュー
- ③内部ビュー

内部ビューは、各計算機が独立に提供するサービスに関するビューであり、各計算機に1つだけ存在する。

概念ビューは、自計算機の内部ビューと他の計算機の外部ビューを統合したビューであり、分散性をここで吸収する。

外部ビューは、その計算機を使用するユーザあるいは他の計算機に見せるビューであり、それぞれのユーザあるいは計算機ごとに存在する。

この様に、サービスを三層ビューという形で管理している為、各計算機では他の計算機とは独立にサービスの拡張を行なうことができる。

3. サービスベースシステムの構成

サービスベースシステムの各ノードの計算機の構成は図3(次ページ)のようになっている。各計算機には、その計算機固有のOS、及びDBSが予め存在する。これらは、その計算機に局所的な機能という意味でローカルOS (LOS)、ローカルDBS (LDBS) と呼ぶ。しかし、LOS、LDBSが分散環境を意識した機能を提供することを否定するわけではない。また、他の計算機との通信を行う為の通信機構をCMSと呼ぶ。異なるコード体系の変換や、ファイル転送等の機能はCMSが提供する。

SBSでは以上の部分は予めそれぞれの計算機に存在するという仮定をおく。これらの上にSBSを構築するために、サービスの処理系とサービスの記述管理部を設

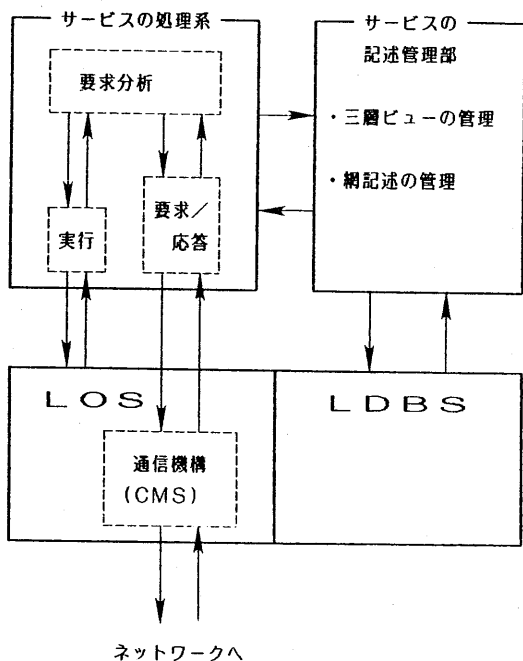


図3 SBSのノードの構成

ける。

サービスの処理系は、

- ・サービスの要求を受けとり、
- ・サービスの要求を分析し、
- ・自計算機に存在するサービスであれば、環境を設定し、

- ・サービスを実行する。

・他の計算機に存在するサービスであれば、サービスの要求を行ない、

- ・サービスの応答を待つ。

という処理を行なう。

サービスの記述管理部は、

- ・三層ビューの管理 (サービスの検索、追加、変更、削除)

・網に関する情報 (ノード名、ノードID、コストなど) の管理

・サービスの組み合わせに関する記述の管理等を行なう。実際のデータは、LDBSに存在する。

サービスの記述管理部を記述する言語に特に制限はなく、関数型言語を用いた実験も行なった。本研究では、「サービス記述=計算機の機能に関する知識」ととらえ、知識処理に適している論理型言語を用いて記述するものとする。また、サービスの処理系も、記述管理部とのインタフェースを容易にするため同じ言語で記述する。

4. 実験システム第1版の構成

ここでは、SBSの有効性を示すために構築した実験システム第1版の構成を示す(図4)^[3]。実験システムは、東京大学大型計算機センターのM280H (現在M680H)、VAX-11/780 (現在VAX8600)、及び、当研究室のVAX-11/730を接続して構成した。OSは、M280HがVOS3、2台のVAXがUNIXである。M280H-VAX-11/780間の通信用ソフトウェアとして、CVOS及びCVOS2 (CVOS2は現在使用不可) を使用し、またVAX-11/780-VAX-11/730間の通信用にpcomというソフトウェアをC言語で開発した。処理系の記述言語としてはC-prolog及びC言語を使用した。^[4]

この実験システムでは、サービスに関する記述は、

service (サービス名、属性名、属性値)

というprologのfactの形で記憶されている。属性としては、次のものが実装されている。

| | |
|------|--------------|
| name | サービス名 |
| map | 他のビューでのサービス名 |

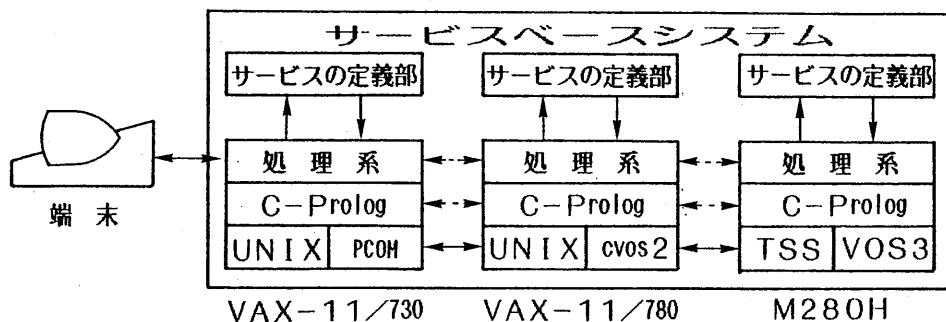


図4 実験システム第1版の構成

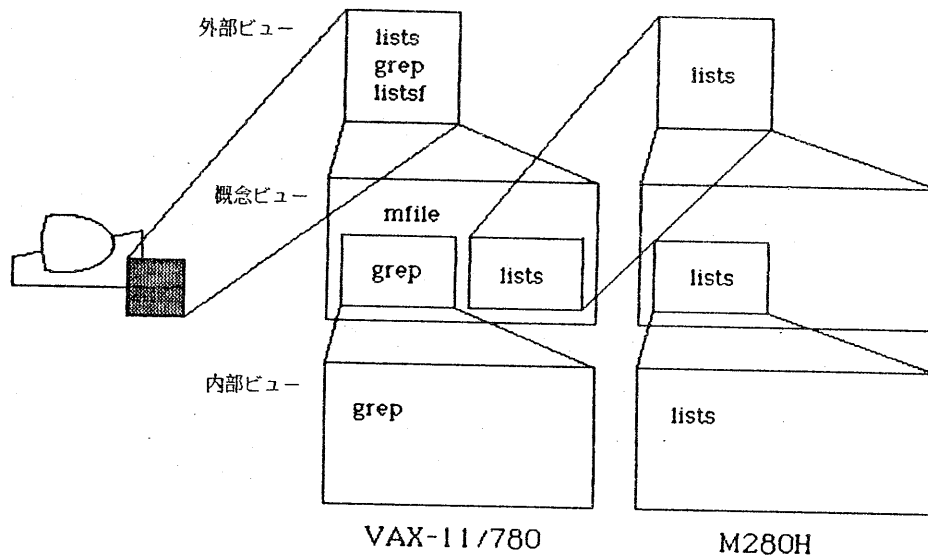


図5 三層ビューの構成例

```

! ?- listsf('Z',temp),grep('VDATA',temp),
FO      114      99   ARCHIV  B0595.LISPLIB.COMP.VDATA
FO      95      38   ARCHIV  B0595.LISPLIB.VDATA
FO      95      28   LD0005  B0595.PROLOG.VDATA
FO      95      71   LD0024  B0595.PROLOG.VDATA.OLD
PO     171     113   ARCHIV  B0595.SB.VDATA
PS      19      18   ARCHIV  B0595.SBLIB.VDATA
PO      19      10   ARCHIV  B0595.TEST.VDATA
PO      76      3    LD0023  B0595.UTIL.NEW.VDATA

listsf('Z',temp),grep('VDATA',temp) is true?

```

図6 実行例

place サービスの存在場所
out 画面への出力の有無

```
listsf(X,F) :- mfile(lists(X),F).
```

M280Hでの定義

```
assert-int(lists(X),lists(X),[]).
```

また、サービスの登録をする為の述語として次のものを用意した。

(1) 自計算機のサービスの定義

```
assert_int(サービス名、
           内部ビューでのサービス名、
           属性名(属性値)のリスト)
```

(2) 自計算機のサービスの定義

```
assert_ext(サービス名、
           外部ビューでのサービス名、
           サービスの存在場所、
           属性名(属性値)のリスト)
```

以下にサービスの定義の例を示す。⁽⁵⁾

VAX-11/780での定義

```
assert-int(grep(X,Y),grep(X,Y),[out(stdout)]).
assert-ext(lists(X),lists(X),1,[]).
```

これは、三層ビュー上で示すと図5のようになる。この時のサービスの実行例を図6に示す。

この実験システム第1版によってSBSという構成で分散しているサービスを自由に利用できることは示せた。しかし、この実験システム第1版では、次に示すようないくつかの不十分な点がある。

- ・サービスの記述として、その名前と存在場所に関するものしか実装されていない。

- ・サービス記述が属性とその値というflatな構造になっており、複雑な情報を記述することが難しい。

- ・M680Hを通常のユーザとして利用しているため、複数のプロセスの起動ができない等、制限が多い。また、コマンド体系やファイルシステム等が繁雑すぎる。

- ・M680HとVAX-11/8600の間の回線が

本しかないため要求と応答の関係が何重にもなると、新しいプロトコルを決めないとうまくいかない。

そこで、サービス記述に関する新しい方法について考察し、より柔軟性のある（インプリメントしやすい）実験システム上でその実装と評価を行なっていくことにした。

5. サービス記述^[6]

5.1 サービスの記述内容

サービス記述の方法について検討する前に、どのような情報を持っていないかについて考える。前述のようにサービスは作用とデータに分けて考えることができる。

まず、データについて知らなければならない情報とは、それが「どのようなデータ」であるかという情報であり、「どのような」とは、ユーザ側からみれば実験結果であるとか、英語で書いた論文であるとかいう『データの意味』を指し、計算機側からみれば、『物理的な存在場所』とか『データのフォーマット』などを指す。また作用について知らなければならない情報とは、「どのような入力データに対して、どのような処理を施して、どのような出力データを得るか」という情報であり、ユーザ側からみれば実験データの平均と分散を求めるとかソースプログラムをコンパイルして実行可能なモジュールにするとかいう『作用の意味』に関する情報であり、計算機に必要なのは『入力ファイルのフォーマット』とか『実行の方法』に関する情報である。この様にユーザに提供する情報と計算機が使用する情報があり、前者をdictionary、後者をdirectoryと呼ぶ。dictionaryとdirectoryは厳密に区別することは困難であるが、ここではサービスに関する情報としてはdictionaryとdirectoryがあるものとする。

5.2 サービスの記述方法

次にdictionaryとdirectoryの記述方法について考察する。以前の実験システム第1版の方法でいくつかのサービスを記述した結果からは経験的に次の様な傾向が得られている。

- ・ 属性の種類は非常に多く、かつその必要性はかたよっている。
- ・ 属性の値として複数の値をとる場合がある。
- ・ 「～の～の～の値は～である」等ネストした関係を記述したい場合がある。

そこで、サービスに関する情報を次のようなリストの形式で持つことにする。

| 属性名 | 属性値 | 内容 |
|------------------|--------|--------------|
| data-description | 自然言語 | データの意味 |
| func-description | 自然言語 | 作用の機能 |
| arg-infs | リスト | 入出力データの内容 |
| e-name | サービス名 | 外部ビューでの名前 |
| c-name | サービス名 | 概念ビューでの名前 |
| i-name | サービス名 | 内部ビューでの名前 |
| combination | prolog | 組み合わせ方 |
| data-structure | リスト | データの構造 |
| att-name | 属性名 | 属性名 |
| domain | ドメイン名 | ドメイン名 |
| type | file属性 | テキスト、オブジェクト等 |
| lang | 記述言語 | C, fortran等 |
| permission | | パーミッション |
| format | リスト | fileのフォーマット |
| owner | user名 | 所有者 |
| update-time | 時間 | 変更時間 |
| environment | リスト | 環境 |
| execute-way | | 実行方法 |

表1 属性の例

(属性名 属性値1 属性値2 … 属性値N)

この形式では、属性の値をリストで持っているので、複数の値を持つような属性についても記述ができる。また、属性の値として再びリストを持つことにより、ネストした情報の記述も容易である。不必要な属性に関しては、記述しなくてもよい。現在、属性として考えているものを表1に示す。

ここで、例としてUNIXのCコンパイラを起動するコマンドccを考える。ccを実行する時に与える入力データは、Cまたはアセンブラで書かれたテキストファイルであるか、すでにコンパイルされているオブジェクトファイルのどれかである。この、入力データに関する情報を上の記法で記述すると、

```
(arg-infs (arg-inf① (type text) (lang c asm②))
          (arg-inf③ (type object)))
```

となる。②の部分は、「Cまたはアセンブラ」のOR関係を示しており、①と③で「～テキストファイル」と「～オブジェクトファイル」のORの関係を示している。また、属性同志の関係（上の例では、arg-infsとarg-inf、arg-infとtypeなどの関係）は、システムに固有の関係であり、これも上と同様の記法で記述してある。そのため、別のシステムで実装する場合には、この記述を変更する事で対応でき、他に大きな変更を行うことなく

外部ビュー

| サービス名 | 分類 | dictionary | directory |
|-------|----|------------|-----------|
| | | | |

概念ビュー

| サービス名 | 分類 | ノードID | dictionary | directory |
|-------|----|-------|------------|-----------|
| | | | | |

内部ビュー

| サービス名 | 分類 | directory |
|-------|----|-----------|
| | | |

図7 三層ビューのRelation

容易にSBSを構築する事ができると思われる。

6. 実験システム第2版の実装

新しい実験システム第2版の実装について述べる。実験システム第2版は、当研究室の2台のVAX-11/730から構成されている。このうちの1台は、旧実験システムと同じものであり、必要があれば大型計算機センターのVAX8600、M680Hとも接続することが可能である。OSは、UNIX 4.3BSDである。4.3BSDは、ネットワークに関する機能が強化されており、socketという通信プリミティブを使用することにより、分散したノード間のプロセス間通信を比較的容易に行なうことができる。処理系の記述言語としては、C-prologにsocketの機能の一部を追加したdprologを使用している。ただ、dprologでは、ノード内のプロセス間通信しかサポートしていないので、ノード間の通信用プロセスはC言語で記述する。

3層ビューに関する部分は、dprologで関係データベースシステムを作製し、この上で管理をしている。この関係データベースでは、1個のタプルは、

relation名(値1、値2、…値N)

のというfunctorの形式でprologの内部データベースに蓄えられている。各ビューに対応するrelationの構成は図7の様になっている。dictionary、directoryに関しては実際の記述はファイルに存在し、attributeの値としては、そのファイル名がはいる。また、directoryの記述は5章で示した方法によっているが、dictio

naryについては自然言語で記述されており、計算機がその内容を直接扱うことはしていない。

7. 今後の課題

今後の課題としては、新しい実験システム第2版の上で、

- ・サービス記述/管理用toolの作成
- ・サービスの実装によるサービスの記述方法の検討を行なっていく予定である。また、属性に関する情報をメタな情報としてまとめることにより、SBSの処理系を変更せずに、このメタな情報の変更のみで別の計算機に対応する方法についても検討する予定である。

さらに、現在はユーザが利用しているサービスの意味に関する情報を計算機に扱える形にすることにより、ユーザの要求から推論をして、最適なサービスを選択して実行することも可能になると思われる。

参考文献

[1] Stalling, W., "Local Networks", Computing Surveys, Vol. 16, No. 1, March, 1984

[2] 深沢他、「サービスベースシステムの概念と基本構成」、EC82-44

[3] 荻野他、「サービスベースシステムにおける論理型言語向きサービス記述」、第29回情報処理学会全国大会、6H-7

[4] 荻野他、「論理型言語を用いたサービスベースシステムの実装」、第31回情報処理学会全国大会、7Q-7

[5] 荻野他、「サービスベースシステムに於けるサービスの実装」、第32回情報処理学会全国大会、3D-8

[6] 荻野他、「サービスベースシステムにおける分散情報管理」、第33回情報処理学会全国大会、3U-3