

## 7K-3

COBOLでの知識処理 (YPS/KR)  
—システム概要—

仁枝 元良\* 吉田 敦\* 片岡 通明\* 有馬 政登\* 鳴海 錠\*  
 成田 久雄\*\* 笹崎 郁雄\*\* 宮城島 実香\*\*  
 \* : 富士通  
 \*\* : 富士通静岡エンジニアリング

## 1.はじめに

AI開発環境として開発される多くのツールは、従来開発に利用されてきたシステム構築のためのツールや技法とは異なる文化を背景としており、知識処理システムは従来のシステムと独立して開発される場合が多かった。そのためには、パートシステム（以降ESという）開発ではLISP、PROLOGベースで固有のモデルを構築するため以下の問題が発生していた。

- ・省資源、高性能の知識処理システムの構築が難しい。
- ・データベース、ネットワークなどの既存システムとの融合が難しい。

これらの問題を解決するために、COBOLベースのES構築支援ソフトウェア YPS/KR (Yac II Programming System/Knowledge Representation)を開発し、既存システムとESの自然な融合を実現した。

YPS/KRのシステム構成は以下のとおりである。

- ・WS上でのモデル編集/構築を行う開発環境
- ・本ツール上で実行するために知識表現形式をCOBOLに変換するYPS/KRであり、COBOLのカバセツである。

本論文ではオブジェクト指向とイベント駆動型推論を中心にYPS/KRの概要について述べる。

## 2. YPS/KRの概要

本システムの機能概要を以下に示す。

## 2.1 YPS/KRの知識処理機能

ES構築支援ツールとしての主な機能を以下に示す。

- ・オブジェクト指向
- ・ルール集合を用いたイベント駆動型推論
- ・ファジー推論

これらの知識処理機能をCOBOL上に実現することにより既存システムとESとの自然な融合を実現している。

## 2.2 既存システムとの融合機能

既存システムとの融合を図るために、オンラインシステムやデータベースシステムとの整合性の保証をしている。例えば、多重会話モードでオブジェクトの管理や、ES実行中のトランザクション切れに対する対応を行っている。多重会話では1つのプログラムを多数のオンライン端末から使用する。この時、トランザクション間で『生き残る』情報はオブジェクトの属性に指定してトランザクション引き継ぎ用データ領域(SPA:Scratch Pad Area)に展開する。このように知識処理を既存システムの中で利用可能にした。

## 3. YPS/KRの機能

YPS/KRの持つ機能概要を簡単に示す。

## 3.1 YPSによる知識表現

YPSは、プログラム仕様書(Yac形式)からCOBOLプログラムを自動的に生成する開発支援ツールである。YPSは制御構造を表す記号と処理を記述する日本語文章で構成され、ユーザは専用エディタでプログラムを編集する。

YPS/KR: Expert System Building Tool on COBOL - System Outline -  
 Motoyoshi Nieda, Atsushi Yoshida, Michiaki Kataoka, Kaoru Narumi,  
 Masato Arima, FUJITSU,Ltd  
 Hisao Narita, Mika Miyagishima, Ikuo Sasazaki,  
 FUJITSU SHIZUOKA ENGINEERING ,Ltd

YPS/KRは、YPSに知識表現機能を追加したものであり、定義された知識を解析し知識処理用の独自のCOBOLに展開するCOBOLのカバセツである。

YPSのプログラム仕様記述とCOBOL記述を比較する。

```

▼入金チェック処理 NYUKIN-CHECK
  要約 入金が外カウントか判定し、クリア IF NYUKIN-P=CREDIT THEN
  クリヤー 入金区分がクリアか? * ニューキン テーブル クリヤット 月付 / 年付
  判定 入金区分がクリア? * IF NYUKIN-P="CREDIT"
  ○一真 * THEN
  判定 クレジット区分が他社か? * * クレジット テーブル クリヤック
  要約 * IF CREDIT-P="TC"
  テーブル * THEN
  入金区分が他社か? * IF NYUKIN-N-S="TC" OR "TK"
  处理を行い ADD 1 TO NYUKIN-COUNT
  入金クリア完了タイミング MOVE 1 TO SIGN-AREA
  真 * ELSE
  入金データ詳細区分が他社 * MOVE JISYA-CREDIT-NO TO KEY1
  クリヤー * PERFORM FILES-READ
  フラグ * 個別区分が他社か? * IF GAITOU-N>=1
  真 * THEN
  入金件数に1を足す * PERFORM BADMAN-CHECK
  フラグに1を加え * END-IF
  入金クリアの処理を行う * END-IF
  ○偽自社カウントの処理を行う * END-IF
  要約 * 領収者リスト処理
  領収者リストを読み込み * コマカノリスト チェック
  一括カウント番号を読み込み * IF GAITOU-N>=1
  キーに入る * THEN
  領収者管理アカウント処理 * PERFORM BADMAN-CHECK
  判定 * END-IF
  領収者登録するか * END-IF
  ○一真 * 領収者チェック処理
  
```

図1. 同じ処理のYPS記述とCOBOL記述

## 3.2 オブジェクト指向の実現

YPS/KRでは、COBOLの世界にオブジェクト指向を実現した。このことについて述べる。

## 3.2.1 オブジェクトのメモリ管理

COBOLでは配列や構造体を主に扱うが、知識処理では木構造、リスト構造、データ間のリンク処理などが必要となる。

知識処理は、モデルの実行(推論)中に多くのデータ(案のオブジェクト)が動的に生成/削除され、互いに関連付けられて処理される。しかしCOBOLで以下の処理は適さない。

## (1)動的な処理

あるデータから次に生成されるデータの数が一般に不定で、実行時に動的にしか決まらない処理。

## (2)データの動的な生成/削除

実行の状況による、データの生成/削除処理、試行錯誤の処理、およびその時のメモリ管理。

## (3)木構造、リスト、リンクなどの処理

LISPなどはこれらの処理が可能であるが、COBOLではデータ間の動的な関係をサポートする機能などがサポートされていないため、推論処理時に動的に生成されるデータ間の関係の自由な操作が容易にできない。

そこで以下に示す機能をYPS/KRに実現した。

- ・動的域の管理(インスタンスの動的生成/削除の管理機能)
- ・データ間の関係付けとその管理
- ・木構造のデータ処理機能

これらの機能はCOBOL85のアドレス操作機能を利用して実現した。これにより知識処理に必要なオブジェクトの動的生成/削除、キー操作、リンク操作を容易に行うことを可能とした。

## 3.2.2 モデルの構築/保守の容易化

従来のシステムを記述している言語では利用しにくかったオブジェクト指向をCOBOLの世界に導入したことにより、処理データ、手続き、関連情報をオブジェクトの形式でカバレ化できモデル構築が容易となる。これによりシステムの変更/拡張に対し柔軟に対応できる。

### 3.3 イベント駆動型推論とルール集合

イベント駆動型推論は従来のCOBOLの世界には存在しない処理方式である。

#### 3.3.1 従来の加クラム方式

処理するアルゴリズムを陽に記述し、これに従って処理が進められる。サブルーチン呼出しも陽に加クラム内に記述なければならぬ。各サブルーチンは互いに独立である。

#### 3.3.2 イベント駆動型推論の処理方式

##### (1)ルール集合

ルール集合はIF～THEN～形式の複数のルールを1つに纏めたものである。ルール集合のルールは、指定により発火する全ルールの実行、最初に発火したもののみ実行、特定仮説につき1度しか実行しない、などの制御が可能である。

##### (2)推論制御機構

推論を行う際の推論を制御する主加クラムである。本加クラムは、推論開始時の前処理、ルール集合の起動、推論終了判定、推論後処理などを行う。ルール集合の実行を終えると必ず本加クラムに制御が戻される。

##### (3)推論方式

本方式では、推論処理の主加クラム内では最初に起動するルール集合のみを記述する。加クラム全体のアルゴリズムは記述しない。その代わり、各ルール集合は次に何を起動するか推論制御に通知し(この通知をイベントと呼ぶ)、1つのルール集合の実行が終了すると、推論制御機構が通知されたイベントから別のルール集合を起動する。このようにルール集合の呼出しを繰り返すことにより推論処理が進められる。このためモデル構築が容易で、柔軟な処理を実現できる。

イベントはルール集合、推論経過、ルール集合起動優先順位などで構成され、推論制御内ではイベントキーで管理される。

ルール集合の実行が終了すると推論制御加クラムはイベントキーからイベントを選択し、ルール集合を起動する。この時イベント内の情報はルール集合に渡される(例えば推論経過情報)。

以下にイベント駆動型推論の概要を示す。

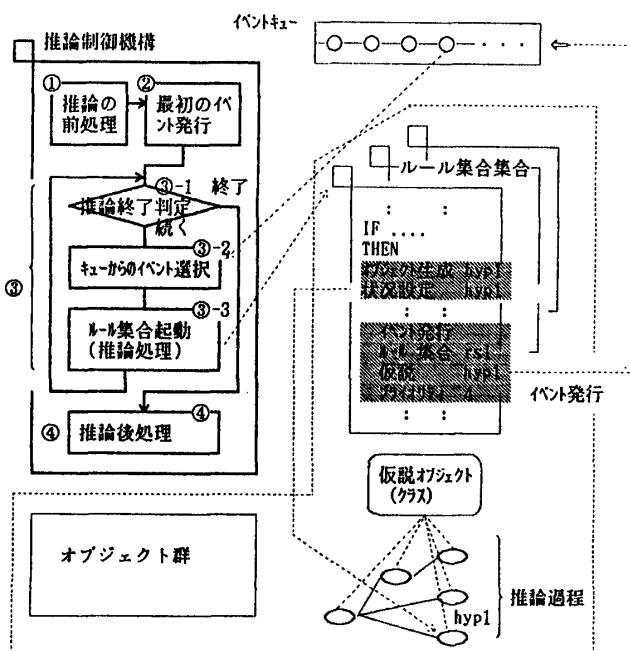


図2. イベント駆動型推論の処理概要

### 4. YPS/KRの処理の流れ

本システムは、操作性の良いWS上に開発環境を持つ。したがってWSでモデルの構築を行う。また、実行は、オスト上の豊富な既存システムとの融合、CPUパワーの利用のためにオスト上で実行する。

YPS/KRでのモデル構築から実行までの流れを示す。

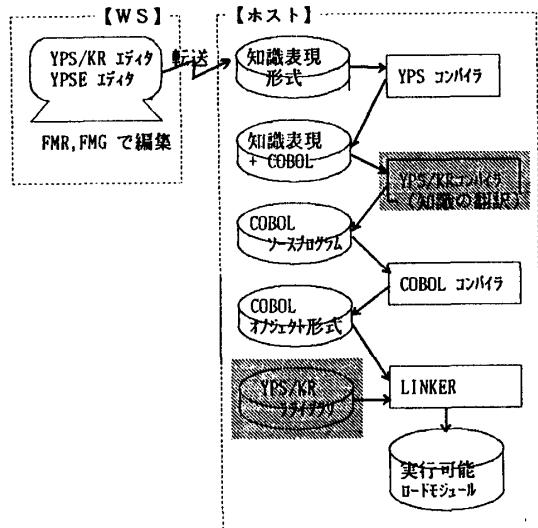


図3. YPS/KRによるモデル構築の流れ

開発から実行までの流れは以下の通りである。

- ① モデル編集はYPS/KR専用エディタを用いてWS上で行う。
- ② オストに転送する。
- ③ YPSコンパイラで知識以外がCOBOL変換される。処理が終了した時点ではCOBOLに変換されたものと知識表現の部分が混在した中間形式になっている。
- ④ YPS/KRコンパイラで知識のCOBOL変換を行う。知識の指定方法により知識部の展開形式は変わる。
- ⑤ 生成されたCOBOLプログラムをコンパイル/リンクして実行する。

### 5. おわりに

本システムを用いることにより以下のことが実現された。

- ① COBOLの世界にオブジェクトの動的生成機能(オブジェクト指向)およびイベント駆動型推論を実現することによりマジーリング問題などのモデルの容易な構築を実現した。
- ② 既存システムからAI機能(ES)をサブルーチンとして呼出すことを実現した。すなわち、既存のシステムにAIのモデルを埋め込むことを可能とした。
- 今回の発表ではオンラインの多重会話などについて述べなかったが、今後はネットワーク、データベース連携関連の機能を充実していきたいと考えている。

### 一【参考文献】

- 1) 藤田: 基幹業務システムにAIを組み込む『YPS/KR』, 日経AI別冊, 1990春号, pp.138 ~ pp.151
- 2) 鳴海他: 統合システム指向のエキスパートシステム構築支援ツール ESHELL/X -オブジェクト指向に基づくシステム連携の実現-, 人工知能学会, 第5回人工知能セミナー
- 3) 仁枝他: ESHELL/Xの外部連携機能について, 情報処理学会第38回全国大会(1989)
- 4) 神田他: ESHELL/X実用化に応える多用な能力とシステム連携, 日本の科学と技術, VOL.29, pp.51 ~ pp.56(1988)