

PASCAL言語とそのコンパイラ

Programming Language PASCAL and its Compiler

渡辺 勝*・安藤 友久*

Masaru WATANABE and Tomohisa ANDO

新しい計算機の汎用言語 PASCAL が注目を浴びている。PASCAL 言語の特徴とプログラム例に簡単にふれたあと、PASCAL コンパイラの作成について述べ、本所の FACOM 230-55機にこのコンパイラを移した実験例について詳細に述べたものである。

1. PASCAL 言語

プログラム言語 PASCAL は N. Wirth (スイス, チューリッヒの連邦工業大学) によって1970年に発表された新しい計算機用言語である⁽¹⁾, それにつづく数年間の使用経験にもとづいて, 若干の改良が加えられ⁽²⁾, 今日に到っている。その間この言語のもつすぐれた性質が, 世界各地の大学で計算機学者の注目するところとなり, 多くの計算機に対してこの言語が実現され, 使用されている。このように比較的短期間に普及がなされたことは, これまでひろく使用されてきた FORTRAN, ALGOL あるいは PL/I などにあきたりないだけでなく, それらの持つ欠陥が鋭く指摘されていることの証拠である。PASCAL は計算機言語の歴史に新しい一ページを開いたものであり, プログラム言語の理想へ導く一つの道標であるといえよう。

PASCAL の設計にあたっての基本的な考え方はつぎのようなものである。

- (1) ALGOL を基礎におき, 最近の構造化プログラミング (Structured Programming) の理論に適応した構文を採用したこと。
- (2) 豊富なデータ構造を加えることにより, 言語の適用範囲を拡大したこと。
- (3) 言語構成が簡潔かつ合理的であり, “正しい” プログラムの作成および保守が容易であること。

2. PASCAL の特徴

PASCAL 言語については, すでに分かり易い入門書が出ているのでそれを参考にして頂くこととして詳細は省略する⁽³⁾⁽⁴⁾⁽⁵⁾。以下に PASCAL の特徴を簡単にふれおこう。

まずデータの型として, 従来の整数, 実数などのスカラーおよびそれらの配列に加えて, 新たにセット, レコード, ポインタおよびサブレンジなどの新しい型 (type) が導入されている。さらにプログラマが望ましい型を定義できる機能があって, たとえば,

```
type color = ( red, yellow, green, blue )
```

によって, color という新しい型 (スカラー) を定義できる。

そこで

```
var c: color
```

とすれば, c は color の型を持つ変数と宣言され

```
c := red
```

によって, c は red の値をもつことになる。

color の型をもつ変数は, 上に定義した四つの“原色”のいずれか一つしか値としてとれないが, その組合せの色たとえば橙色 (orange) をあらわしたい時に, セット型の変数が使われる。すなわち,

```
var hue1, hue2 : set of color;
```

```
hue1 := [ red, yellow ];
```

```
hue2 := [ red, blue ];
```

などとすれば, 橙色や紫色があらわせる。

つぎにレコード型の変数につき述べよう。データ処理に適した構成を持ち, PL/Iなどでいう構造変数 (structure) に対応している。すなわちレコードはいくつかの要素から構成されていて, 各要素は異なった型であってもよい。たとえば,

```
type person = record name: alfa;
```

```
age: integer;
```

```
married: boolean
```

```
end
```

ここで alfa は先頭が英字である英数字のストリングをあらわす。レコード型変数の各要素に値をセットするには

```
var X, Y: person;
```

```
X.name := 'Watanabe';
```

```
X.age := 56;
```

などとすればよい。

PASCAL のプログラム構成につき述べよう。それは ALGOL のプログラム構成によく似ているが, いくつかの改良が加えられている。

実行文の種類には次のようなものがある。

* 東京大学生産技術研究所 第3部

代入文
if - then - else 文
case 文
for 文
while 文
repeat 文
with 文

などである。if 文の拡張である case 文、構造化を容易にして go to 文の使用を避けるために用意された while 文、repeat 文などが採用されている。さらに go to 文も用意されているが、例外処理やエラー処理などの特別な場合以外は使用しないように勧告されている。

プログラムがブロック構造を持つこと、それに関連して変数の有効範囲 (scope rule) が定められていることなどは ALGOL と同様である。また、サブルーチンは procedure あるいは function として定義されることも ALGOL と同じであるが、パラメタの扱いで従来問題のあった点を整理して、call by value と call by reference の2種のパラメタに限定し、call by name は廃止している。

3. プログラム例

PASCAL を用いてプログラムを作成した例題として、

```

"EIGHT QUEEN PROBLEM"
VAR N,K:INTEGER;
    X:ARRAY(0..7.) OF INTEGER;
    COL:ARRAY(0..7.) OF BOOLEAN;
    UP:ARRAY(-7..7.) OF BOOLEAN;
    DOWN:ARRAY(0..14.) OF BOOLEAN;
PROCEDURE GENERATE;
VAR H:INTEGER;
BEGIN
    H:=0;
    REPEAT
        IF "SQUARE(N,H) FREE" COL(N,H) & UP(N-H) & DOWN(N+H) THEN
            BEGIN "SET QUEEN ON SQUARE(N,H)"
                X(N):=H;
                COL(N,H):=FALSE; UP(N-H):=FALSE; DOWN(N+H):=FALSE;
                N:=N+1;
                IF "BOARD FULL" N=8 THEN
                    BEGIN "PRINT CONFIGURATION"
                        K:=0;
                        REPEAT WRITE(X(K)):1; K:=K+1 UNTIL K=8;
                        WRITE(EOL)
                    END
                ELSE GENERATE;
                N:=N-1; "REMOVE QUEEN FROM SQUARE(N,H)";
                DOWN(N+H):=TRUE; UP(N-H):=TRUE; COL(N,H):=TRUE
            END;
            H:=H+1
        UNTIL H=8
    END;
"INITIALIZE EMPTY BOARD"
BEGIN
    N:=0;
    K:=0;
    REPEAT COL(N,K):=TRUE; K:=K+1 UNTIL K=8;
    K:=0;
    REPEAT UP(N-K):=TRUE; DOWN(N,K):=TRUE; K:=K+1 UNTIL K=15;
    GENERATE
END.

```

図1 PASCAL のプログラム例

“8 - Queen”の問題を図1に示してある。8 × 8 のチェスの盤の各行のどの列に Queen をおいてゆけばよいかを試行錯誤して求めてゆくプログラムであり、N と H は行と列の添字を、また X は Queen をおかれた位置、COL, UP, DOWN は対応する列、右上り対角線、右下り対角線上にすでに Queen がおかれているか否かをあらわす配列である。

プログラムの初めにある GENERATE という手順は、一つの行のどの列におくかを定めるサブルーチンであり、これを反復して recursive に呼出し、すべての行について求まった時にその配置を印刷するようにしている。プログラムを読みやすくするために行の先頭をずらせたり、“……”によってコメントを入れてある点、あるいは repeat 文の使い方などに注意されたい。また (. .) 記号は [] の代りに使用したものである。

4. PASCAL のコンパイラ

PASCAL 言語のコンパイラを各種の計算機に作ろうとすると、対象となる計算機に固有な命令やアドレス方法に合わせて、コード生成を行うことが必要である。このような不便をさけて、容易に移し変えの可能な、いわゆる “portable” コンパイラを作るために採用されている有力な一つの方法はつぎのようなものである。

PASCALで書かれた原プログラムをいきなり対象とする計算機の命令語に翻訳しないで、いったん中間言語に変換するコンパイラを作る。つぎにこの中間言語に対するインタプリタを各計算機ごとに作成すれば、それぞれの計算機で実行が可能となる。

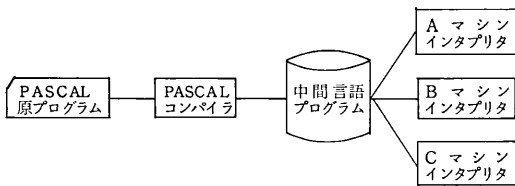


図2 ポータブルPASCAL コンパイラ概念図

さらにPASCAL コンパイラもPASCAL自身で書いて、これを中間言語に変換したものを作って各ユーザに提供するものとする。ユーザ側では、上記のインタプリタをコンパイル段階とオブジェクトの実行段階の2度にわたって使用するようにすれば、各計算機ごとのPASCAL コンパイラが実現したことになる。

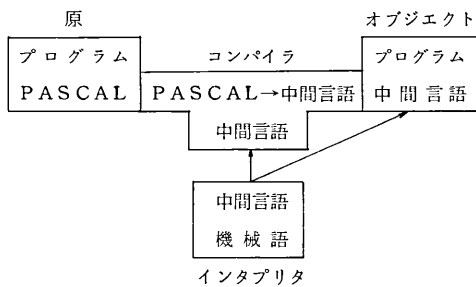


図3 インタプリタによるPASCALプログラムのコンパイルと実行

このような考え方で、スイス連邦工業大学のAmmann等によって、ポータブルなPASCAL コンパイラが作られた⁽⁷⁾⁽⁸⁾。このコンパイラは中間言語として、仮想的なスタック式計算機を用いているが、これについては次節で述べる。ここではコンパイルの手法について簡単にふれておこう。

コンパイルの手法は基本的に“反復下降法”(recursive descent)といわれている方法を用いている。PASCAL言語は比較的簡単な文法構成であり、BNF (Backus Normal Form) 記法を用いて記述できる。その根(root)から始めて順に文法要素をたどってゆき端記号(terminal)に進む top-down の解析法を行い、コンパイルが進行する。すなわちプログラムはALGOL同様のブロックから構成され、ブロックは一連のステートメントから成るわけで、それに対応してブロックを解析する手順、おのおのステートメントを解析する手順が、順次に反復して呼出される。例としてステートメントの解析手順をif文について説明しよう。if文の文法はBNF記法に従えば、

```
< if statement > ::=
    if < expression > then < statement >
    if < expression > then < statement >
    else < statement >
```

であり、これに対応してif文を解析する手順は、つぎのようなPASCALプログラムで書ける。

```
procedure if statement ;
begin
    expression ;
    if current symbol = then symbol
    then get next symbol else error ;
    statement ;
    if current symbol = else symbol then
        begin
            get next symbol ;
            statement
        end
    end " if statement " ;
```

この手順の中で、expression という手順が呼ばれており、また statement 手順が反復 (recursive) に呼ばれている。また手順の呼出しに際しては1字先読みが行われている。このような方法でワンパスのコンパイラが作成されている。生成されたコードの出力はあらかじめ用意されたバッファに出力され、ブロックの処理が終了したところでオブジェクトファイルに書き出すようになっている。

コンパイラはすべてPASCAL自身で書かれていて、カードにして約3,500枚から成っている。

5. スタック計算機

コンパイラの中間言語はスタック方式をとる仮想計算機の命令コードとして定義されている。以下この仮想計算機 (Stack Computer 略してSC) について説明しよう。

SCは四つのレジスタと主記憶から成る。各レジスタはつぎの通りである。

- PC プログラムカウンタ
- SP スタックポインタ
- MP マークポインタ
- NP ニューポインタ

SP, MP, NPは主記憶の構成に関係して定義される。主記憶は命令を格納する部分CODEと、データを記憶する部分STOREとに分けられる。PCはCODEに対する指標(インデクス)であり、SPはSTOREに対する指標であるが、詳しくは後述する。

CODE部に格納される命令の1語は三つの部分から成る。命令コードをあらわすOP部、アドレスおよびその修飾を指定するP部とQ部がある。各部分の長さ(ビット

ト数)は、図4に示す構成になっている。

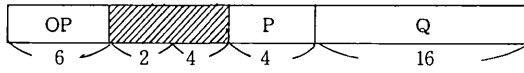


図4 スタック計算機の命令コード

命令の種類とその意味は附録にまとめておく⁽⁹⁾。

STORE部に格納されるデータの種類には整数、実数論理数、文字などがあり、それぞれビット長が異なっている。これらのデータを能率よく記憶につめこむためには、語長を可変にして、各語の属性をタグ(識別部)によって指定するようになさなければならない。そこで記憶の使い方としては少々無駄になっても取扱いを容易にするため、同一のデータ長として最大のものに合わせてしまうようにした。PASCALコンパイラで使われている最大語長の変数は、言語で使用するSYMBOLの組をあらわすセット変数であり最大51ビットから成る。そこでデータ1語の大きさは64ビットに統一している。

つぎにプログラムの実行にあたってSTORE部が動的にどのように使用されているかを説明しよう。STORE部は図5に示すようにスタックとヒープに分けられ、スタックはアドレス0から増加する方向に、ヒープはアドレス最大から減少する方向に使用される。現在使用中のスタックおよびヒープの先頭を指示するポインタがそれぞれSP, NPである。

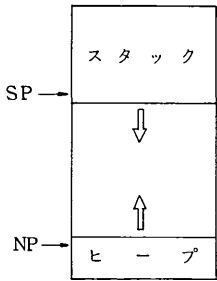


図5 STOREの使い方

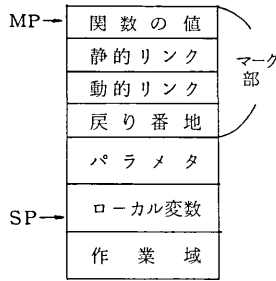


図6 データセグメント

プログラムの進行にともなって、手順(procedure)または関数が呼ばれると、スタックのあたりにその手順または関数のための新たなデータセグメントが作り出される。データセグメントは図6に示す構成になっていて、つぎの各領域から成る。

マーク部 図に示す4語

パラメタ 手順または関数のパラメタ

ローカル変数 手順または関数の内部だけで使う変数

作業域 手順または関数の処理にともなって使用する作業域

このデータセグメントにアクセスするために設けられているのがマークポインタMPである。マーク部に設定される静的リンクおよび動的リンクの意味はつぎの通りである。プログラムのテキスト内での手順の配置の順序に従って各セグメントをリンクしているのが静的リン

クである。プログラムの実行にともなって手順が呼出される順序に従って各セグメントをリンクしているのが動的リンクである。たとえば図7のような構造を持つプログラムがあったとしよう⁽⁶⁾。このプログラムの進行にと

Program M

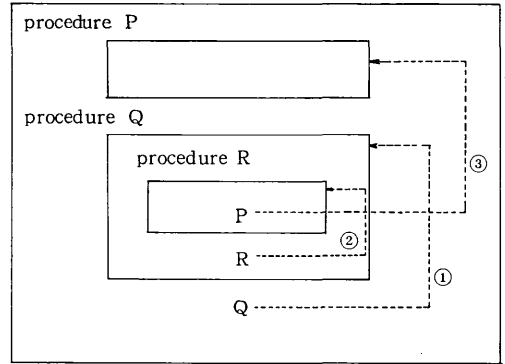


図7 入れ子構造の手順をもつプログラム

もなって、主プログラムM→手順Q→手順R→手順Pの順に呼出される。各手順が呼出された時のデータセグメントの配置は図8に示される。図において右側の矢印

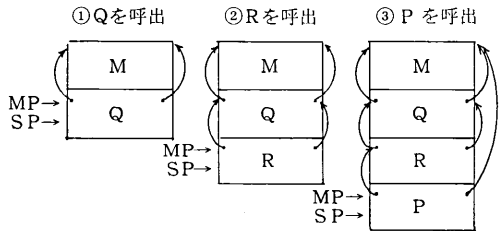


図8 手順呼出時のスタック内データセグメント配置

が静的リンクを、左側の矢印が動的リンクをあらわしている。静的リンクは上位にある手順内のデータにアクセスする時に使用される。動的リンクは手順が終了して上位の手順に復帰する時に使用され、戻り番地は呼出し側の手順のマーク部に設定されている。また呼出された方が関数の場合、その返す値は呼出された側のマーク部の先頭におかれる。(図6参照)

スタック計算機では通常の計算機にみられる演算レジスタを持たず、演算は原則としてスタックの最上部のセルに対して行われる。したがって演算命令はアドレスを持たない。(附録参照)アドレスを持つのはデータのロードおよびストアに関係した命令の場合である。

6. インタプリタ

インタプリタは上記のスタック計算機の各命令を解釈し実行するプログラムであり、インタプリタの作成が本報告の主な作業であった。

インタプリタの主ルーチンXEQTERの一部を図9に示してある。命令の演算を指定するOPおよびアドレスに相当するP, Q部を分解抽出するINSTRUCTION

DECODEの部分、および指定された演算を行うためそれぞれのルーチンに分岐する INSTRUCTION EXECUTIONの部分などに注意されたい。命令の実行に先立っ

てPCプログラムカウンタに1を加えている。

インタプリタは当初 FACOM230-55機のアセンブラで組むことを考えたが、記述の容易さや明確さ、他機

```

0001 SUBROUTINE XE@TER(*)
0002 COMMON /ARFA/ CODE
0003 REAL*8 CODE(10000),STORE(6300)
0004 INTEGER*4 ISTORE(12601),ICODE(19999)
0005 EQUIVALENCE (CODE(7387),STORE(1)),(STORE(1),ISTORE(2))
0006 EQUIVALENCE (CODE(2),ICODE(2))
0007 COMMON /POINTR/ SP,NP,MP
0008 INTEGER*4 SP,NP,MP
0009 COMMON /ROCOM/ INPUT*,GETFOF,PUTEOF
0010 INTEGER*2=INPUT*
0011 LOGICAL GETFOF,PUTEOF
0012 INTEGER*4 PC,KODE,(OPP,OP,P,Q,I,J,K,AD,IAD)
0013 INTEGER*2 WORK(12),WRUF(24),FMT(4)
0014 INTEGER*4 ND,INT,BASE
0015 REAL*8 RDKFAL
0016 INTEGER*2=GRD,CHR
0017 I=0
0018 ISTORE(I)=0
0019 DO 10000 I=1,12601
0020 10000 ISTORE(I)=0
0021 GETFOF=.FALSE.
0022 PUTEOF=.TRUE.
0023 CALL READ0
0024 IF (.NOT. GETFOF) ISTORE(8)=ORD(INPUT*)
0025 PC=0
0026 SP=-1
0027 MP=0
0028 NR=6300

C.
C.      INSTRUCTION DECODE
C.
0029 100 KODE=ICODE(PC)
0030 IF (KODE .IT. 0) KODE=KODE+2147483647+1
0031 OPP=KODE/65536
0032 Q=KODE-OPP*65536
0033 IF (.GE. Q, 32768) Q=Q-65536
0034 OP=OPP/256
0035 P=OPP-OP*256
0036 OP=OP/4
0037 IF (.ICODE(PC) .LT. 0) OP=OP*32

C.
C.      INSTRUCTION EXECUTION
C.
0038 PC=PC+1
0039 GOTO ( 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19,20,
21,22,23,24,25,26,27,28,29,30,31,32,33,34,35,36,37,38,39,40,
41,42,43,44,45,46,47,48,49,50,51,52,53,54,55,56,57,58,59,60,
61,62,63),OP
0040 IF (OP .NF. 0) GOTO 63
0041 Q=BASE(P)+Q
0042 GOTO 1
0043 1 CALL PUSH(99)
0044 STORE(SP)=STORE(Q)
0045 GOTO 100
0046 2 Q=BASE(P)+Q
0047 GOTO 3
0048 3 STORE(Q)=STORE(SP)
0049 SP=SP-1
0050 GOTO 100
0051 4 Q=BASE(P)+Q
0052 GOTO 5
0053 5 CALL PUSH(99)
0054 ISTORE(SP*2)=Q
0055 GOTO 100
0056 6 Q=ISTORE(SP*2-2)
0057 STORE(Q)=STORE(SP)
0058 SP=SP-2
0059 GOTO 100
0060 7 CALL PUSH(99)
0061 ISTORE(SP*2)=Q
0062 IF ((P .NF. 1) .AND. (P .NF. 3)) ISTORE(SP*2)=-1

```

図9 インタプリタ主ルーチン

種との互換性なども考慮して、大部分はFORTRAN で作成した。アセンブラの持つキメの細かい処理をFORTRAN で記述できるよう、つぎの諸点には特に工夫をこらしている。

(1) 一語の命令の中の各フィールドの抽出処理

```

---
0137 WRS→ 506 AD=ISTORE((SP-2)*2)
0138      K=ISTORE((SP-1)*2)
0139      J=ISTORE(SP*2)
0140      IF (K .LE. J) GOTO 594
0141      K=K-J
0142      DO 595 I=1,K
0143      595 CALL WRITE(' ')
0144      GOTO 593
0145      594 J=K
0146      593 DO 592 I=1,J
0147      592 CALL WRITE(CHR(ISTORE((AD+I-1)*2)))
0148      SP=SP-3
0149      GOTO 100
0150 WRI→ 508 J=ISTORE(SP*2)
0151      K=ISTORE((SP-1)*2)
0152      ENCODE(12,1000,WORK) K
0153      1000 FORMAT(I12)
0154      DECODE(12,1001,WORK) WBUF
0155      1001 FORMAT(I2A1)
0156      IF (J .LE. 0) J=12
0157      IF (J .LE. 12) GOTO 590
0158      J=J-12
0159      DO 591 I=1,J
0160      591 CALL WRITE(' ')
0161      J=J-1
0162      590 J=13-J
0163      DO 589 I=1,12
0164      589 CALL WRITE(WBUF(I))
0165      SP=SP-2
0166      GOTO 100
0167 WRR→ 509 J=ISTORE(SP*2)
0168      IF (J .LT. 8) GOTO 585
0169      IF (J .LE. 24) GOTO 587
0170      J=J-24
0171      DO 588 I=1,J
0172      588 CALL WRITE(' ')
0173      J=24
0174      587 K=J-7
0175      ENCODE(8,2000,FMT) J,K
0176      2000 FORMAT('(',I2,',',I2,',',I2,',')')
0177      ENCODE(24,FMT,WORK) STORE(SP-1)
0178      DECODE(24,2001,WORK) WBUF
0179      2001 FORMAT(24A1)
0180      DO 586 I=1,J
0181      586 CALL WRITE(WBUF(I))
0182      SP=SP-2
0183      GOTO 100
0184      585 CALL MESSAGE(15)
0185      GOTO 99
0186 WRC→ 510 J=ISTORE(SP*2)-1
0187      IF (J .LE. 0) GOTO 583
0188      DO 584 I=1,J
0189      584 CALL WRITE(' ')
0190      583 CALL WRITE(CHR(ISTORE((SP-1)*2)))
0191      SP=SP-2
0192      GOTO 100
0193 RDI→ 511 AD=ISTORE(SP*2)
0194      ISTORE(AD*2)=RDINT(1)
0195      GOTO 580
0196 RDR→ 512 AD=ISTORE(SP*2)
0197      STORE(AD)=RDREAL(1)
0198      GOTO 580
0199 RDC→ 513 AD=ISTORE(SP*2)
0200      ISTORE(AD*2)=ISTORE(8)
0201      CALL READ0
0202      GOTO 580

```

図10 インタプリタにおける入出力命令の実行

WRA, WRI, WRR, WRC; ストリング, 整数, 実数, 文字の各出力
 RDI, RDR, RDC; 整数, 実数, 文字の各入力

命令コードの分解処理を行うINSTRUCTION DECODEに見られるように、FORTRAN ではシフト命令が使えないので、整数の乗除算命令で代行している。

(2) 入出力命令の実行

PASCALの入出力文をコンパイルするとスタック計

算機の入出力命令に変換される。その実行は基本的には FORTRANの入出力文によって行が、つぎの手順をとっている。

入力に関しては、文字単位の入ルーチン READ、数字および符号の読み取りルーチン RDDIG, RDSIGN およびこれらをもとにした整数、実数の入ルーチン

```

0001 LOGICAL FUNCTION RDSIGN(I) PSCO
0002 COMMON /RDCOM/ INPUT*,GETEOF,PUTEOF PSCO
0003 INTEGER*2 INPUT* PSCO
0004 LOGICAL GETEOF,PUTEOF PSCO
0005 INTEGER*2 BLANK/' ','/,'EOL/Z1540/, PLUS/'+' /, MINUS/'-' / PSCO
0006 RDSIGN=.TRUE. PSCO
0007 40 IF (GETEOF) RETURN PSCO
0008 IF ((INPUT*.EQ.BLANK).OR.(INPUT*.EQ.EOL)).GOTO 30 PSCO
0009 IF (INPUT*.EQ.MINUS) GOTO 20 PSCO
0010 IF (INPUT*.NE.PLUS) RETURN PSCO
0011 10 CALL READO PSCO
0012 RETURN PSCO
0013 20 RDSIGN=.FALSE. PSCO
0014 GOTO 10 PSCO
0015 30 CALL RFADD PSCO
0016 GOTO 40 PSCO
0017 END PSCO

```

```

0001 SUBROUTINE RDDIG PSCO
0002 COMMON /RDCOM/ INPUT*,GETEOF,PUTEOF PSCO
0003 INTEGER*2 INPUT* PSCO
0004 LOGICAL GETEOF,PUTEOF PSCO
0005 COMMON /RDCOM/ LZ,LI,TZ,NZP PSCO
0006 INTEGER*2 LZ,LI,TZ PSCO
0007 INTEGER*4 NZP PSCO
0008 LOGICAL COLLEC PSCO
0009 INTEGER*2 ZERO/10/, NINE/19/ PSCO
0010 NZP=0 PSCO
0011 LZ=0 PSCO
0012 LI=0 PSCO
0013 10 IF (GETEOF .OR. (INPUT*.NE. ZERO)) GOTO 20 PSCO
0014 LZ=LZ+1 PSCO
0015 CALL RFADD PSCO
0016 GOTO 10 PSCO
0017 20 TZ=0 PSCO
0018 COLLEC=.TRUE. PSCO
0019 30 IF (GETEOF .OR. (INPUT*.LT. ZERO) .OR. (INPUT*.GT. NINE)) RETURN PSCO
0020 IF (INPUT*.NE. ZERO) GOTO 50 PSCO
0021 IF (.COLLEC) COLLEC=.FALSE. PSCO
0022 TZ=TZ+1 PSCO
0023 40 CALL RFADD PSCO
0024 GOTO 30 PSCO
0025 50 DECODE(1+100*INPUT*) INPUTD PSCO
0026 100 FORMAT(I1) PSCO
0027 IF (.NOT. COLLEC) GOTO 60 PSCO
0028 NZP=10*NZP+INPUTD PSCO
0029 LI=LI+1 PSCO
0030 GOTO 40 PSCO
0031 60 NZP=NZP*10**(TZ+1)+INPUTD PSCO
0032 LI=LI+TZ+1 PSCO
0033 TZ=0 PSCO
0034 COLLEC=.TRUE. PSCO
0035 GOTO 40 PSCO
0036 END PSCO

```

```

0001 INTEGER FUNCTION RDINT*4(I) PSCO
0002 COMMON /RDCOM/ LZ,LI,TZ,NZP PSCO
0003 INTEGER*2 LZ,LI,TZ PSCO
0004 INTEGER*4 NZP PSCO
0005 LOGICAL IPLUS,RDSIGN PSCO
0006 IPLUS=RDSIGN(I) PSCO
0007 CALL RDDIG PSCO
0008 IF (NZP .EQ. 0) GOTO 10 PSCO
0009 RDINT=NZP*10**TZ PSCO
0010 IF (.NOT. IPLUS) RDINT=-RDINT PSCO
0011 RETURN PSCO
0012 10 RDINT=0 PSCO
0013 RETURN PSCO
0014 END PSCO

```

図11 入力命令のインタプリトに使用されるサブルーチン各種

0001	INTEGER FUNCTION CHR*(I)	PSCC
0002	INTEGER*4 I	PSCC
0003	INTEGER*2 CHRTBL(66)	PSCC
0004	DATA CHRTBL /Z1540,'A','B','C','D','E','F','G','H','I','J',	PSCC
	1 'J','K','L','M','N','O','P','Q','R','S',	PSCC
	2 'T','U','V','W','X','Y','Z','0','1','2',	PSCC
	3 '3','4','5','6','7','8','9','+','-','*',	PSCC
	4 '/','(',')','#','=','>','<','>',	PSCC
	5 '%',':',';','&','@','Z3740,'<','>',	PSCC
	6 '7','.',',',':','Z0C40,Z0D40/	PSCC
0005	IF ((I.LT.0).OR.(I.GT.65)) GOTO 10	PSCC
0006	CHK=CHRTBL(I+1)	PSCC
0007	RETURN	PSCC
0008	10 CALL MESSAG(17)	PSCC
0009	STOP 4	PSCC
0010	END	PSCC
0001	INTEGER FUNCTION ORD*(INPUT)	PSCC
0002	INTEGER*2 INPUT,ORDTBL(256)	PSCC
	C. 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 A B C D E F	PSCC
0003	DATA ORDTBL / 21*61,	PSCC
	1 0,	PSCC
	2 33*61,	PSCC
	3 57, 8*61,	PSCC
	4 45, 9*61, 61,47,58,41,37,54,	PSCC
	5 55, 10*61, 43,39,42,63,62,	PSCC
	6 38,40,-9*61, 46,50,49,59,60,	PSCC
	7 10*61, 51,52,56,48,44,53,	PSCC
	8 16*61,	PSCC
	9 16*61,	PSCC
	A 16*61,	PSCC
	B 17*61,	PSCC
	C 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 7*61,	PSCC
	D 10,11,12,13,14,15,16,17,18, 8*61,	PSCC
	E 19,20,21,22,23,24,25,26, 6*61,	PSCC
	F 27,28,29,30,31,32,33,34,35,36, 6*61	PSCC
0004	ENCODE(2,100,1) ORDTBL(22),INPUT	PSCC
0005	100 FORMAT(2A1)	PSCC
0006	ORD=ORDTBL(I+1)	PSCC
0007	RETURN	PSCC
0008	END	PSCC

図12 PASCAL 内部コード→EBCDIC 変換 (CHR)
EBCDIC→PASCAL 内部コード (ORD)

0001	SUBROUTINE READ0	PSCC
0002	COMMON /R0COM/ INPUT*,GETEOF,PUTEOF	PSCC
0003	INTEGER*2 INPUT*	PSCC
0004	LOGICAL GETEOF,PUTEOF	PSCC
0005	INTEGER*2 FOT/Z3740/	PSCC
0006	CALL RFAD(INPUT*,&10)	PSCC
0007	RETURN	PSCC
0008	10 IF (.GETEOF) GOTO 20	PSCC
0009	GETEOF=.TRUE.	PSCC
0010	INPUT*=FOT	PSCC
0011	RETURN	PSCC
0012	20 CALL MESSAG(1)	PSCC
0013	STOP 6	PSCC
0014	END	PSCC

図13 入力命令基本ルーチン (READ 0)

RDINT, RDREAL などを作成した。

出力に関しては、文字単位の出カルーチン WRITE を基本にして、整数や実数の内部データは、まず ENCODE 文により文字 (数字) に変換し、さらに DECODE 文により 1 字ずつ取り出して出力するようにしている。特に実数の出力に対しては、プログラムで指定した桁の長さに応じて、動的に変更可能なフォーマット FMT を使用して行っていることに注意されたい。

(3) EBCDIC⇄PASCAL 内部コードの変換

FORTAN プログラムで入出力される文字は、計算

機内部では EBCDIC コードで表現される。これに対し PASCAL コンパイラにおける内部コードは表 1 に示す独自のコードが使われている。(PASCAL コンパイラを最初に作った計算機 CDC 6600 の内部コードに準拠したためか?)

出力に際してはすべて文字として出力されるので、PASCAL 内部コード→EBCDIC 変換を行う。(CHR サブルーチン) 入力の場合は、整数や実数は直接内部 2 進表示に変換され、文字入力の場合だけ EBCDIC→PASCAL 内部コードの変換が必要となる。(ORD サブ

表1 PASCAL 内部コード(8進)

上	下	0	1	2	3	4	5	6	7
0	eol	A	B	C	D	E	F	G	
1	H	I	J	K	L	M	N	O	
2	P	Q	R	S	T	U	V	W	
3	X	Y	Z	0	1	2	3	4	
4	5	6	7	8	9	+	-	*	
5	/	()	\$	=	.	.	.	
6	'	_	%	:	#	'		&	
7	@	eom	<	>	?	ç	¬	;	
10	ff	cr							

eol : end of line ff : form feed
 eom : end of message cr : carriage return

ルーチン)

(4) セット演算

PASCAL の変数の型にセット (set)があることは既に述べた。セット型の変数に対しては、union(論理和)、intersection(論理積)、difference(論理差)、inn(セットのメンバテスト)などの演算が行われるが、これらはセット変数をビットのパターンとして、各ビットごとに指定された演算を行えばよい。しかしこの種の演算はFORTRANではきわめて困難である。したがってセット演算に限って、それぞれに対応した FASP (アセンブラ) サブルーチンを用意した。

7. インタプリタのための主記憶割付

インタプリタを FORTRAN プログラムとして作成し実行する場合の主記憶(実計算機)の割付を考えてみよう。我々の使用した FACOM 230-55機における FORTRAN-S の場合、主記憶はプログラムセグメントとデータセグメントに分けられ、おのおのは最大 128 K バイトまで使用可能である。

実際に作成したインタプリタのプログラム部分の大きさは 46,160 バイトになったが、これは十分余裕がある。一方インタプリタの使用データ部分は大別して次の三つの部分から成る。

- (1) 実行の対象となるスタック計算機のプログラム CODE 部 (これはインタプリタすべきコード群であり、インタプリタに対してはデータとなる)
- (2) スタック計算機が使用するスタックおよびヒープから成る STORE 部
- (3) インタプリタプログラムが直接使用する各種変数 (CODE と STORE 以外)、ファイルの入出力のためのバッファ、その他システム用のデータ領域

データ部を構成する各部分の大きさは図14に示すようになった。これらつぎのようにして決められたものである。まず CODE 部については、PASCAL コンパイラのコードが全部収容できる大きさが必要である。変数・バッファ等の領域はインタプリタ作成によって決まって

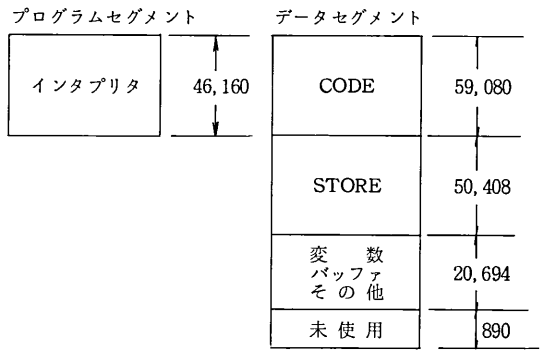


図14 インタプリタ実行時の主記憶割付

くる。その残りが使用可能な STORE 部となるわけであり、図14の場合は1語8バイトとして6,301語とってある。

ふつうの PASCAL プログラムのコンパイルおよび実行の際は、これで足りると考えられるが、PASCAL で書かれた PASCAL コンパイラ自身をコンパイルするには不足である。この場合の大きさ (STORE のみ) は 116,208 バイトになったことが報告されている⁽⁹⁾。

以上のような記憶の割付によってインタプリタを実行する際に問題となった点を二、三注意しておく。

第1はスタック計算機のプログラムが使用する定数群の位置である。これらの定数群は CODE の末尾の部分に入れるように構成されている。そこでこの定数へのアクセスは負の添字を持った STORE の配列要素として行わなければならない。そのため CODE の最後と STORE の先頭とを EQUIVALENCE 文で結合しておいて (図9)、STORE (負の添字) の形で CODE 部にある定数データを読み出すようにしている。このような使い方は文法書では保証していないが、実際試みて幸いにもうまく使えることがたしかめられた。

第2はコンパイラのソースファイルや中間言語のオブジェクトファイルなど複数のファイルの入出力用バッファの取り方である。上述したようにデータ領域が手狭なので、これらのバッファは個々に設けないで、共通バッファ一つだけとして共用することにより領域の節約をはかり、データ領域を制限内におさめることができた。

8. ローダとアセンブラ

以上のインタプリタによって PASCAL プログラムをコンパイルしたり、実行したりする場合、PASCAL のコンパイラまたは中間言語のオブジェクトを主記憶 (の CODE 部) にロードしなければならない。PASCAL コンパイラの方はコアイメージの形にしてあるので、比較的簡単なローダ (LOADER) によってロードできる。しかしユーザの PASCAL プログラムをコンパイルして出力されるオブジェクトプログラムの方は、使用者が見

やすいように、スタック計算機命令のいわば“アセンブラ”コードの形をとっている。すなわち命令コードやアドレスは記号や10進数で示されているので、これを変換してコアイメージの形に直すことが必要である。このようなスタック計算機用のアセンブラがなければならない (ASMBLR)。また定数 (16ビット以上の整数, 実数, スtring, セット) をロードする命令の場合, それらの定数を命令にくっつけて出力しているのので, これらの定数を分離して, 前節で述べた CODE 部の末尾に配置し“間接”ロード命令 (LDI) を用いてロードするよう変換する。これも ASMBLR の仕事の一部である。

このようにしてユーザの PASCAL プログラムをコンパイルし, 実行する過程はつぎのフローによって行われる。

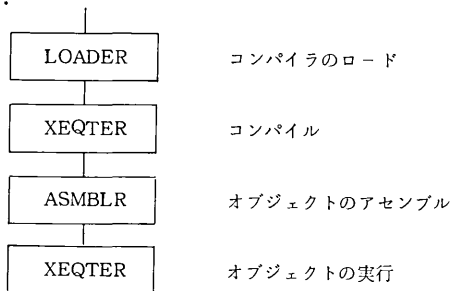


図15 PASCAL プログラムの実行過程

9. プログラム構成と実施結果

インタプリタ (XEQTER), ローダ (LOADER), アセンブラ (ASMBLR) およびそれらに従属するサブルーチン群の関係を示したものが図16である。XEQTER

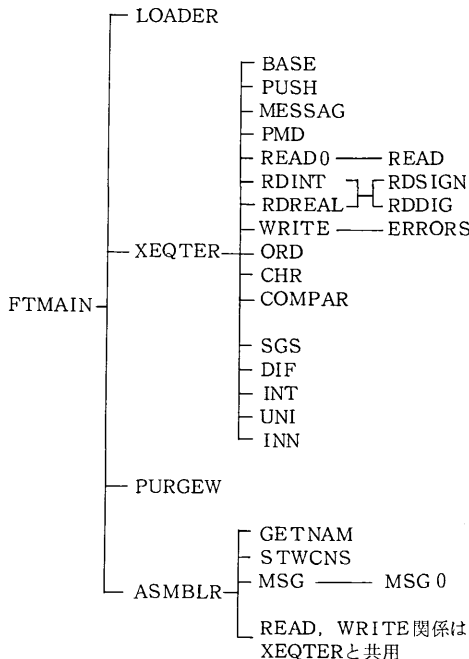


図16 PASCAL コンパイラ構成プログラム

とその下にあるサブルーチンをふくめた FORTRANカードは 1,586枚, LOADERと ASMBLR が各々28枚, 300枚である。このほか FASP で作成したサブルーチンが 105枚, 全体のフローを制御する主プログラムが75枚, 合計 2,094枚で構成されている。

PASCAL コンパイラの調査と検討に約2ヶ月, 実際のコーディングとデバッグに約2ヶ月かかった。デバッグの際見つけた誤りは七ツあり, 書き写しの誤りが2, パンチミスが2, FASP サブルーチンのプログラムミスが2, その他のプログラムミスが1という内訳であった。

230-55機によって前記の8 Queenの問題をコンパイルし実行した全時間は約2分かかった。インタプリタのうち, 特に使用頻度が高い割に能率の悪い命令のデコードの部分をアセンブラで書きなおした結果, 処理時間は1分28秒と大いに圧縮できた。これにより実行時間を早めるにはアセンブラを採用することが有効と思われる。さらに中間言語をインタプリトするのではなく, 直接230-55機の命令コードを作り出すコンパイラを作成すれば, さらによい結果が得られるであろう。

本報告で述べた FACOM 230-55用 PASCAL コンパイラのパフォーマンスを評価するため, インタプリタに若干のプログラムの追加を行い, 所要時間の算定や必要記憶容量が求められるようにした。これによって上述の8 Queenの問題を処理した結果, つぎのようなデータが得られた。

	所要時間 (秒)	スタック所要量 (語)	ヒープ所要量 (語)
コンパイル	17	4,701	1,359
実行	66	93	0

10. 謝 辞

本研究にあたり, Caltech で作成された IBM 用 PASCAL インタプリタ⁽⁹⁾のコピーを提供して下さいた東京大学理学部情報科学科の疋田・安村の両氏に感謝いたします。

デバッグにあたって援助して下さいた富士通 SE 橋本氏, 日頃協力して下さいた浜田・藤田先生, 研究室各位に感謝します。
(1976年4月22日受理)

参 考 文 献

- (1) N. Wirth: "The Programming Language Pascal", Acta Informatica, 1, 35-63, 1971
- (2) N. Wirth: "The Programming Language Pascal (Revised Report)", Berichte der Fachgruppe Computer-Wissenschaften, ETH Zürich, No.5, 1972
- (3) N. Wirth: "Systematic Programming", Prentice Hall, 1973
- (4) K. Jensen and N. Wirth: "Pascal User Manual and Report", Springer, 1974
- (5) C. A. R. Hoare and N. Wirth: "Axiomatic Definition of the Programming Language Pascal", Berichte der Fachgruppe Computer-Wissenschaften, ETH Zürich, No.6, 1972
- (6) N. Wirth: "The Design of a PASCAL Compiler", Software-

- Practice and Experience, Vol. 1, 309-333, 1971
- (7) U. Ammann: "The Method of Structured Programming applied to the Development of a Compiler", 1973 International Computing Symposium, North-Holland, 1974
- (8) K. V. Nori, U. Ammann, K. Jensen and H. H. Nägeli: "The PASCAL <P> Compiler: Implementation Note", Berichte des Instituts für Informatik, ETH Zürich, No.10, 1974
- (9) R. S. Deverill and A. C. Hartmann: "Interpretive PASCAL for the IBM 370", Information Science Technical Report No.6, California Institute of Technology, 1973
- (10) 安村・正田; "PASCAL 入門(1)-(6)" 東京大学大型計算機センターニュース, vol. 7, No 3-8, 1975

付 録

- A スタック計算機の命令一覧**
- | | | |
|----|-----|--|
| 0 | LOD | load contents of address (PQ) |
| 1 | LDO | load contents of base level address (Q) |
| 2 | STR | store at address (PQ) |
| 3 | SRO | store at base level address (Q) |
| 4 | LDA | load address (PQ) |
| 5 | LAO | load base level address (Q) |
| 6 | STO | store |
| 7 | LDC | load constant (PQ) |
| 8* | LCI | load constant indirect (Q) |
| 9 | IND | indexed fetch (Q) |
| 10 | INC | increment address (Q) |
| 11 | MST | mark stack (P) |
| 12 | CUP | call user procedure (PQ) |
| 13 | ENT | enter block (Q) |
| 14 | RET | return from block (P) |
| 15 | CSP | call standard procedure (Q) |
| 16 | IXA | compute indexed address (Q) |
| 17 | EQU | compare on equal (PQ) |
| 18 | NEQ | compare on not equal (PQ) |
| 19 | GEQ | greater than or equal (PQ) |
| 20 | GRT | greater than (PQ) |
| 21 | LEQ | less than or equal (PQ) |
| 22 | LES | less than (PQ) |
| 23 | UJP | unconditional jump (Q) |
| 24 | FJP | false jump (Q) |
| 25 | XJP | indexed jump (Q) |
| 26 | CHK | check against upper and lower bounds (Q) |
| 27 | EOF | test on end of file |
| 28 | ADI | integer addition |
| 29 | ADR | real addition |
| 30 | SBI | integer subtraction |
| 31 | SBR | real subtraction |
| 32 | SGS | generate singleton set |
| 33 | FLT | float top of the stack |
| 34 | FLO | float next to top of the stack |
| 35 | TRC | truncation |
| 36 | NGI | integer sign inversion |
| 37 | NGR | real sign inversion |
- | | | |
|----|-----|------------------------------|
| 38 | SQI | square integer |
| 39 | SQR | square real |
| 40 | ABI | absolute value of integer |
| 41 | ABR | absolute value of real |
| 42 | NOT | boolean "not" |
| 43 | AND | boolean "and" |
| 44 | IOR | boolean "inclusive or" |
| 45 | DIF | set difference |
| 46 | INT | set intersection |
| 47 | UNI | set union |
| 48 | INN | test set membership (in) |
| 49 | MOD | modulus |
| 50 | ODD | test on odd |
| 51 | MPI | integer multiplication |
| 52 | MPR | real multiplication |
| 53 | DVI | integer division |
| 54 | DVR | real division |
| 55 | MOV | move (Q) |
| 56 | LCA | load address of constant (Q) |
| 57 | DEC | decrement address (Q) |
| 58 | STP | stop |
| 59 | LLD | local load (Q) |
| 60 | - | illegal code |
| 61 | - | illegal code |
| 62 | - | illegal code |
| 63 | - | illegal code |
- B 標準手順 (standard procedure) 一覧**
- | | | |
|----|-----|-------------------------------|
| 0 | GET | get new file element |
| 1 | PUT | write new file element |
| 2 | SAV | save NEW pointer |
| 3 | RST | restore NEW pointer |
| 4 | NEW | allocate a NEW dynamic record |
| 5 | PAK | pack an array |
| 6 | WRS | write a string |
| 7 | WRH | write hexadecimal |
| 8 | WRI | write integer |
| 9 | WRR | write real |
| 10 | WRC | write character |
| 11 | RDI | read integer |
| 12 | RDR | read real |
| 13 | RDC | read character |
| 14 | SIN | sine |
| 15 | COS | cosine |
| 16 | EXP | exponential |
| 17 | LOG | logarithm |
| 18 | SQT | square root |
| 19 | ATN | arctan |
| 20 | NXP | load next pass |
| 21 | INP | init new pass |
| 22 | WIF | write intermediate file |
| 23 | RIF | read intermediate file |
| 24 | BPK | pack fullword |
| 25 | SPL | split real into 4 halfword |
| 26 | USP | pack 4 halfword into real |