

Fortran プログラム実行モニター
—数学的ソフトウェア作成支援ツールー

九州大学工学部 牛島和夫
河村豊実

1. はじめに

プログラムを作る作業は、その順に(1)要求のまとめ、(2)仕様の決定、(3)設計、(4)コーディング、(5)テスト／デバッグと大きく分類される。そして完成したプログラムに対して(6)維持および管理が待つている。大学の計算センター等で行われる科学技術計算の大部分は数値計算で占められ、規模も比較的小さく、一人で全ての仕事が行える程度のものが多い。プログラムをする人も、計算機の専門家ではなく、問題を持つた当人であり、解くべき問題は明確に認識されている(はずである)ので、プログラミングとは、主として上記(4)と(5)と認識されるのが特徴ではないだろうか。その中で、テストやデバッグはどのように計画され遂行されているのだろうか。プログラムが仕様の通り動くことを確認する作業がテストである。不首尾が発見されれば、その原因を究明して除去しなければならない。これがデバッグである。

計算機を専門としないユーザにとって、このテストとデバッグを遂行する一般的な手挂りは、言語マニュアルやセンターの発行する利用の手引きなどが主なもので、極めて少ないので現状である。Fortran処理系には、トレースバック機能や配列の添字の限界をチェックする機能などを有しているものが多く、これらを適切に使用することによってエラーの発生点を確定することができる。またデバッグ文やダンブルーチンが備えられているが、これらなどのように利用されているのか利用統計もないで実態は不明である。プログラムの要所にあらかじめ出力文を挿入しておき途中結果を監視するという方法が、比較的よく用いられているようである。

テスト／デバッグ実施上の問題点を列挙してみよう：

(1) デバッグやテストのための手当ては、コーディングが一応完了した後、

あるいは事故が発生した後など、後追いになりやすい。

- (2) デバッグ用の出力は過大になりやすく、その中から必要な情報を抽出するのはかなり面倒である。例えば、デバッグ用の出力文が多重ループの最も内側に仕掛けた場合や、ダンブルーチンの出力を考えてみよ。問題の点に到達する前に出力过多でジョブ打切りにされることもある。
- (3) デバッグ用出力とソーステキストとの対応づけが不便である。ソーステキスト中のどの出力文によって出力され、その経過がどうかを知るための解析作業は容易ではない。
- (4) テスト／デバッグ終了後不要になったテスト／デバッグ用の文を除去する際にトラブルが発生することがしばしばある。
- (5) 一般ユーザの使用に都合よく設計されたテスト指向型の道具が極めて少ない。

これらの点を配慮し、文献 [1, 2, 3]などを参考にして、九州大学情報工学科の FACOM 230-45S OSⅡのもとにテスト／デバッグ支援用の簡単なシステム Forprex (Fortran program execution monitor) を、昭和 50 年度、51 年度の卒業研究で試作してもらい [4, 5]、51 年 4 月から学科内で使用してきた。[6] 使用しながら、しばしば改訂を行つて現在に至っている。このシステムを、九州大学大型計算機センターの FACOM M-190 OSⅣ/F4 および東京大学大型計算機センターの HITAC 8800/8700 OS7 のもとに移し換えて使用可能にした。[7] 以下に使用法を中心に述べる。

2. システムの機能

Forprex は次のような機能を持つている。

- (1) プログラム中の任意の点で指定された条件（拡張された論理式で示す）を判定する。そして、それが満たされない場合（違反 = Violation と称する）には、指定された処理（違反時処理）を行う。
- (2) プログラム中の任意の点で指定された変数または配列要素に入っている値を表示する。
- (3) プログラム中の任意の点を、指定された回数通過したところで実行を停止する。
- (4) プログラム中の任意の点で指定された変数または配列要素がとる値の範囲を計測する。
- (5) 各実行文の実行回数、さらには論理 IF 文の論理式の値が真になる回数を計数する。
- (6) 上記の結果を集計し、ソースプログラムテキストと編集して出力する。

(7) 異常終了時にもそれまでに得られた結果を(6)にならつて出力する。

上記(1)～(4)の各機能を使うには、特別な注釈行(C & 文と称する)をプログラム中の要所に置くことにより、プログラム中の計測点を指定し、さらに、条件、計測の対象となる変数などを指定する。

C & 文は、第1桁をC、第2桁を&とし、第7桁から第72桁に上記(1)～(4)の指定する文を書いたものである。一つの文が1行中に入りきらない場合にはC & 繼続行を用いる。C & 繼続行は、空白でも0でもない文字をC & 行の第6桁に記入した行をいう。

C & 文で上記(1)～(4)を、次の4種類の文によつて指定する。

- (1) ASSERT文
- (2) DISPLAY文
- (3) HALT文
- (4) RANGE文

まず、例題を通して、これら各文の使用法を概観しよう。

3. 例 題

図1は、2階の線形常微分方程式の境界値問題を差分近似により三項方程式として解くプログラムを、Forprexにかけたものである。ここで扱っている問題は、

$$\frac{d^2x}{dt^2} + x = 0$$

$$\begin{cases} x(0) = 0 \\ x(1) = 1 \end{cases}$$

である。このプログラムは、文献[8]に示したプログラムと同じものである。主プログラムは、

```

PROBLM .... 問題の設定
DECOMP .... 三角分解
SOLVE .... 第1近似解
IMPRUV .... 反復改良
OUTPUT .... 結果の出力

```

を呼び出しておき、IMPRUV がさらにSOLVEを呼び出している。

図1は、いわゆるFortranのソースプログラムリストとほとんど同じ形式をしているが、ところどころ違つた形式をしている。それを順に説明しよう。以下、番号は図中の番号と同じ。

- (1) 各プログラム単位の右端に、EXECUTIONS欄があり、これは各実行文

FACOM OSIII/V5 FORPREG V-03 L-02 DATE 79-03-05 TIME 13:32

ISN	FORTRAN STATEMENT	EXECUTIONS	TRUE
1	C		
2	DIMENSION A(1024,3),UL(1024,3),B(1024),X(1024)		
3	DIMENSION R(1024),DX(1024)		
4	M=1024		
5	READ(5,501)NFIRST,NLAST	1	
501	FORMAT(3I5)	1	
6	READ(5,502) X0,XN,Y0,YN	1	
502	FORMAT(4F10.0)	1	
7	DO 10 J=NFIRST,NLAST	1	
8	N=2*(J-1)	1	
9	N1=2*(J-3)	1	
10	C		
11	CALL PROBLM(N,M,A+B,X0,XN,Y0,YN)	1	
12	CALL DECOMP(N,M,A+UL)	1	
13	CALL SOLVE(N,M,UL,B,X)	1	
14	CALL IMPRUV(N,M,A+UL,B,X,R,DX)	1	
15	CALL OUTPUT(N+1,X,N1,N,N1)	1	
16	C		
17	10 CONTINUE	1	
18	STOP	1	
	END		
ISN	FORTRAN STATEMENT	EXECUTIONS	TRUE
1	SUBROUTINE DECOMP(NN,M,A+UL)	3	
2	DIMENSION A(M,3),UL(M,3)		
3	NN		
4	UL(1,1)=0,	1	
5	UL(1,2)=A(1,2)	1	
6	DO 1 I=1:N	1	
1	UL(I,3)=A(I,3)	1023	
8	DO 2 I=2,N	(1)	
9	EM=A(I,1)/UL(I-1,2)	1022	
10	UL(I,1)=-EM	1022	
11	UL(I,2)=A(I,2)+EM*A(I-1,3)	1022	
12	RANGE (EM,UL(I,2))		
(2)	 FIRST= 0.5000002		
	LAST = 0.9995500		
	MAX = 0.9995500		
	MIN = 0.9000002		
	(PASS= 1022)		
	(PASS= 1)		
(UL	> FIRST= -1.499998		
	LAST = -1.000448		
	MAX = -1.000448		
	MIN = -1.499998		
	(PASS= 1022)		
	(PASS= 1)		
12	2 CONTINUE	1022	
13	RETURN	1	
14	END		
ISN	FORTRAN STATEMENT	EXECUTIONS	TRUE
1	SUBROUTINE SOLVE(NN,M,UL,B,X)	6	
2	DIMENSION UL(M,3),B(M),X(M)		
3	NN		
4	X(1)=B(1)	6	
5	DO 1 I=2,N	6	
6	X(I)=B(I)-UL(I,1)*X(I-1)	6	
7	1 CONTINUE	6132	
8	X(N)=X(N)/UL(N,2)	6132	
9	DO 2 I=N-2,1,-1	6	
10	I=N-1-IBACK	6132	
11	X(I)=(X(I)-UL(I,3)*X(I+1))/UL(I,2)	6132	
12	2 CONTINUE	6132	
13	RETURN	6	
14	END		

図1. Forprex 出力例

ISN FORTRAN STATEMENT EXECUTIONS TRUE

```

1      SUBROUTINE IMPRUV(N,N,M,A,UL,B,X,R,DX)          1
2      DIMENSION A(M,3),UL(M,3),B(4),X(M)
3      DIMENSION R(M),DX(M)
4      DATA EPS,ITMAX/1,E-6,20/
C
5      N=NN
6      XNORM=0.
7      DO 1 I=1,N
8      XNORM=AMAX1(XNORM,ABS(X(I)))
1 CONTINUE
10     ITER=0
11     IF(XNORM .LE. 0.0) GO TO 10
12     DO 9 ITER=1,ITMAX
13     DO 3 I=1,N
14       SUM=0.0
15     DO 4 J=1,3
16       JJ=I+J-2
17       IF(JJ .EQ. 0) GO TO 4
18       IF(JJ .EQ. N+1) GO TO 4
19       ASSERT (I,LE,JJ ,AND, JJ,LE,N)
20       ASSERT (I,J,JJ )
21       ELSE DISPLAY (I,J,JJ ) HALT 1
22
23     * VIOLATION COUNT 0 ( 0.0%)
C
24     SUM=SUM+DBLE(A(I,J))*X(JJ)
25     4 CONTINUE
26     R(I)=B(I)-SUM
27     5 CONTINUE
C
28     CALL SOLVE(N,M,UL,R,DX)
C
29     DXNORM=0.0
30     DO 6 I=1,N
31       T=X(I)
32       X(I)=X(I)+DX(I)
33
34     ASSERT(X(I),LT,T)
35     ELSE DISPLAY 1+100.40 (X(I),T)
36
37     * VIOLATION COUNT 1667 ( 32.6%)
(4)   * VIOLATION( 1) (PASS= 1024)
      X = 0.1176212E-021 T = 0.1171712E-021
      * VIOLATION( 41) (PASS= 1064)
      X = 0.4821051E-011 T = 0.4802636E-011
      * VIOLATION( 81) (PASS= 1104)
      X = 0.9515107E-011 T = 0.9478450E-011
38
39     DXNORM=AMAX1(DXNORM,ABS(X(I)-T))
40     6 CONTINUE
41     DISPLAY 10 (DXNORM)
42
43     * PASS ( 1)
44     DXNORM= 0.3153539E-011
45     * PASS ( 2)
46     DXNORM= 0.1546085E-021
47     * PASS ( 3)
48     DXNORM= 0.8249283E-041
49     * PASS ( 4)
50     DXNORM= 0.4768372E-051
51     * PASS ( 5)
52     DXNORM= 0.7748604E-061
53
54     IF(DXNORM .LE. EPS*XNORM) GO TO 10
55
56     9 CONTINUE
57     ITER=ITMAX+1
58
59     10 CONTINUE
60     RETURN
61     END

```

(B)

ROUTINE	EXECUTABLE	EXECUTIONS	PERCENT	I/O ST.	EXECUTIONS(I/O)
#MAIN	13	111	0.1	2	2
DECOMP	11	5118	3.2	0	0
SOLVE	11	30702	19.1	0	0
IMPRUV	34	119725	74.4	0	0
OUTPUT	2	52	0.0	1	1
PROBLM	12	5129	3.2	0	0
** TOTAL **	83	160831		3	3

図1. Forprex出力例(つづき)

の実行回数を示す。さらにその右側にある TRUE 欄は、論理 IF 文が真になつたときの回数を示し、これは Fordap [3, 11] にかけて得られるものと同じである。

(2) SUBROUTINE DECOMP 中の特別な注釈行。

C& RANGE (EM, UL(I, 2))

により、この点を通過する直前に、変数 EM および UL(I, 2) に得られている値の初期値、最終値、最大値、最小値をサンプルして表示することを指示する。EM の最大値は 0.9995500 で、1022 回目の通過の際に実現したことがわかる。EXECUTIONS 欄の値から、この DO ループの本体は 1022 回繰返されており、最大値は最終値である。

一方 UL(I, 2) は添字 I の値が 2 から N まで変化するので、一つの配列要素の最大値や最小値を示しているのではないことに要注意。すなわち、初期値は UL(2, 2) に代入された値であり、最大値は UL(1023, 2) に代入された値ということになる（最大値の実現する 1022 回目の通過時に I = 1023 となつていているから）。

(3)

C& ASSERT (l. LE. JJ. AND. JJ. LE. N)

C& + ELSE DISPLAY (I, J, JJ) HALT 1

この点の直前で、 $l \leq JJ \leq N$ が成立していることを主張 (Assert) している。ELSE 以下は、この主張に違反したときの処置を指示するもの。DISPLAY (I, J, JJ)

により、違反発生時に I, J, JJ の値を表示することを指定し、

HALT 1

により、違反が 1 回生じたら実行を停止することを指定している。

ここでは 15335 回 ASSERT 文が検査されたが違反は 1 回もなかつたことを、

* VIOLATION COUNT 0

によつて示している。

(4)

C& ASSERT (X(I). LT. T)

C& + ELSE DISPLAY 1, 100, 40 (X(I), T)

この文は、ASSERT 文の機能を示すために挿入したもので、必ずしも模範的な使用法ではない。プログラマは、この点で $X(I) < T$ が必ず成り立つと誤認した。従つて、5115 回の通過のうち 1667 回違反が発生している。DISPLAY 指定の 1, 100, 40 は、1667 回の違反のうち、1 回目と

41回目と81回目に限り X(I) と T の値を表示するように指定している。第1回目の違反は、1024回目、第41回の違反は1064回目の通過時に生じていることがわかる。このように選択的な出力を指定できるのが、このシステムの特徴である。

(5)

C& DISPLAY 10 (DXNORM)

前記(3) ASSERT 文の ELSE 以下を独立させたもの。この点を通過するときに、DXNORM の値を表示することを指示している。10 は最初の 10 回通過するときだけ出力し、11 回目以降は出力を抑制する。

DISPLAY 1, 10, 1 (DXNORM)

と書いたものと同じである。なお、10 を省略すると 5 と書いたものと見なすことにしている。

このプログラムは、DXNORM の収束を意図しており、ここに出力された結果から、確かに 0.31×10^{-1} , 0.15×10^{-2} , 0.82×10^{-4} , … と収束していく様子を確認できる。

(6) これは、ここで使用されている 6 個のプログラム単位の EXECUTIONS 欄と TRUE 欄との値の総和をそれぞれ加算したものとその百分率を示す。ただし、CONTINUE 文の値は加算からはずしている。この値から、プログラムの実行が集中しているプログラム単位の見当をつけることができる。実際問題として、μsec 単位で実行できる。

I = I + 1

のような文も、継続行で何行にも亘る文も 1 回の実行を一様に 1 と数えているので、ここで示す値は、実行時間の比ではない。あくまでも、実行の集中を知る一つの手掛りに過ぎないことに注意。なお、msec 単位の時間のかかる入出力文に対しては、1 回の実行に対し 50 のコストを加えている。

4. C& 文の仕様

C& 文の仕様を以下にまとめる。以下で [] 内は省略可、{ } 内は選択を示し、{ } 内の下線は、標準値を示す。

4.1 ASSERT 文

C& ASSERT <拡張された論理式>

[ELSE] [<DISPLAY 指定>] [<HALT 指定>]

<拡張された論理式> は $\{\pm\}$ (<添数付論理式>) とする。ただし <添数付論理式> は、<Fortran 論理式> か、(<添数付論理式>, <DO 形仕様>)

とする。なお <DO 形仕様> とは、 $i=m_1, m_2, m_3$ か、 $i=m_1, m_2$ で i は制御変数で 3 重まで付加えることを許す。式の前に付けた + (プラス) は、各 DO 形仕様の制御変数に対する Fortran 論理式の論理和、*(スター) は論理積を表す。

例 $*((X(I). GE. X(I+1), I=1, N-1)) \in$ より, $X(1) \leq X(2) \leq \cdots \leq X(N)$ を表す。

プログラムの実行の制御が C& 文の直前まで到達すると、その点での <拡張された論理式> を評価し、その値が真であればそのまま次の文に制御が移る。偽ならば違反が検出されて、 ELSE 以下にある <DISPLAY 指定> および(または) <HALT 指定> の処理を行つて、次の文に実行の制御を移す。

<DISPLAY 指定> は次の通り。

DISPLAY[n₁[, n₂[, n₃]]] (v₁, v₂, ..., v_m)

ここで、 n_1, n_2, n_3 は正整数定数 ($0 < n_1 \leq n_2 \leq 2^{31}-1, 0 < n_3 \leq 2^{31}-1$) である。 v_1, v_2, \dots, v_m は、変数名または配列要素名の並びである。
($m \leq 20$)。

この指定により、 n_1 回目の違反から n_2 回目の違反まで、 n_3 回ごとに、 $v_1 \dots v_m$ の値を表示することを指示する。 n_3 を省略すると $n_3=1$ とみなす。 n_2 を省略すると、 $1, n_1, 1$ と解釈する。全部省略した場合は、 $1, 5, 1$ と解釈する。

変数または配列要素の値は各型に対応した標準の書式で出力される。なお
▼ 変数名と書くと指定された変数の値を文字とみなして、文字出力を行う。
また、￥変数名と書くと、データを 16 進形式で出力する。なお、▼ 変数名
(￥変数名) は ▼ 配列要素名(￥配列要素名) としてもよい。

<HALT 指定> は次の通り。

HALT [n]

ここで、 n は正整定数 ($0 < n \leq 2^{31}-1$) とする。省略されると $n=1$ と解釈する。
この指定により、違反が n 回起きたら、プログラムの実行を終了することを指示する。

<DISPLAY 指定> と <HALT 指定> の記述の順序、有無は任意である。

4.2 DISPLAY 文

DISPLAY 文は次の書式とする。

C& <DISPLAY 指定>

これは、ASSERT 文の DISPLAY 処理と同等である。ただし、変数または配列要素の値の出力制御は、違反回数ではなく通過回数で行う。

4.3 HALT 文

HALT 文は次の書式とする。

C & HALT [n]

これは、 ASSERT 文の HALT 処理と同等である。ただし、違反回数ではなく、通過回数が n 回になつたら、プログラムの実行を終了することを指示する。なお、 ASSERT 文の ELSE 以下と同様に、 DISPLAY 文と HALT 文をあわせて 1 行に書くこともできる。

4.4 RANGE 文

C & RANGE (v₁, v₂, ..., v_m)

ここで、 v₁, v₂, ..., v_m は、 20 個以下の変数名または配列要素名の並びである。(m ≤ 20)

この文の直前の文の実行が終了した時点における、 v₁, v₂, ..., v_m の初期値、最大値、最小値、最終値を、その値を実現した通過回数とともに表示する。ただし、複素数型、論理型のデータに対しては初期値と最終値のみ表示する。

5. デバッグ文との比較

Forprex の特徴を理解するには、 Forprex の機能を別の方法で実現させることを考えてみるとよい。FACOM OSIV/F4 には二つの Fortran コンパイラがあり、Fortran GE では、デバッグ文が使用できる。副プログラムの引用をトレースする SUBTRACE 指定や、範囲外の添字式をチェックする SUBCHK 指定は、 *PROCESS によつても指定できるので、ここでは、 TRACE 指定と DISPLAY 指定に限つて議論しよう。

TRACE ON 文が実行されてから、TRACE OFF 文が実行されるまでの間、 DEBUG 文で TRACE を指定されたプログラム中の文番号に行き当るたびに、

TRACE 文の番号

を出力する。従つて、うかつに指定すると出力がたちまち過大になり、結果の解析は大変である。それよりも、Forprex (あるいは Fordap) によつて得られる EXECUTIONS 欄の実行回数の方がずっと理解が容易である。

図 1 (4) の ASSERT 文を DEBUG 文を用いて書き換えると、例えは次のようになるだろう。

選択的出力を指定しているため、かなり面倒である。

```
DEBUG
AT 50
IF (X(I).LT.T) GO TO 55
```

```

ICOUNT=ICOUNT+1
IF (ICOUNT.GT.100) GO TO 55
IF (NCOUNT.NE.ICOUNT) GO TO 55
XI=X(I)
DISPLAY XI, T, ICOUNT
NCOUNT=NCOUNT+40
55 CONTINUE

```

ただし、ASSERT文のあつた位置に、
50 CONTINUE

を挿入しておかなければならぬ。また、ICOUNTとNCOUNTは、プログラムの実行に先立つて、0および1とに初期設定しておかねばならぬ。サブルーチンから出て再び入つてくる可能性を考えて、これらの変数は、共通領域に置いておく必要がある。DISPLAY文で、ICOUNTの値も出力するよう指定しているのは、違反発生回数を知るためである。この点の通過回数や違反発生の回数とその比率などを知るためにには、プログラムの終了(STOP文の実行)直前にそのような処理をするように、プログラムしておかねばならない。しかもそれらは、全く離れ離れに出力される。これによつてForprexが、過大になりがちなデバッグ出力を抑制し選択的に出力させ、しかもその結果を見やすく編集することに意を配つてゐることを、理解していただけるであろう。

デバッグ文では、場合によつて、変数の値を強制的に変更することを例えればつきのようにして実行できる：

```

DEBUG
AT 10
IF (I.LE.0) I=1
END

```

Iは本来正でなければならないにもかゝわらず、何らかの原因で負になつてしまふ。その虫のために、プログラムが先に進まない。とにかく先に進めたいといつたような状況を想定するとよいだろう。Forprexは、execution monitorが主目的であつて、計算の流れを左右するようを指定はできないようになつてゐる。上のようなデバッグ文を使つてると、デバッグ終了後にそれを取はずした時に、もとのプログラムがやはりうまく動かないといつたことが起りうる。

デバッグ文を使つて RANGE文を書換えると、かなり長いプログラムができる。Forprexの処理手順を説明することとほとんど変わらないことになりかねないので省略する。

AUTO FLOWCHARTER -781127- V-02 L-06 DATE 19-04-20 TIME 11-25-51

```

1      SUBROUTINE IMPRUV(NN,M,A,UL,R,X,R,DX)
2      DIMENSION A(M,3),UL(M,3),R(M),X(M)
3      DIMENSION R(M),DX(M)
4      DATA EPS,ITMAX/1.E-6,20/
C
5      N=NN
6      XNORM=0,
7      DO 1 I=1,N
0>---->
:
0<-----
4<-----<*><-->
:
3>----->
:
2>----->
:
1>----->
:
0<-<*><-->
0<-<*><-->
:
1>----->
:
0>----->
1<----->
2<----->
(-
0>---->
:
0<-----
4<-----<*><-->
3<----->
4>----->
10
*--R
      C
      8      XNORM=AMAX1(XNORM,ABS(X(I)))
1  CONTINUE
10     ITER=0
11     IF(XNORM .LE. 0.0) GO TO 10
12     DO 9 ITER=1,ITMAX
13     DO 5 I=1,N
14     SUM=0.0
15     DO 4 J=1,3
16     JJ=I+J-2
17     IF(JJ .EQ. 0) GO TO 4
18     IF(JJ .EQ. N+1) GO TO 4
C&
C& +           ASSERT (1.LE.JJ , AND, JJ.LE.N)
C& +           ELSE DISPLAY (I,J,JJ) HALT 1
19     SUM=SUM+DBLE(A(I,J))*X(JJ)
4     4     CONTINUE
20     R(I)=B(I)-SUM
21     5     CONTINUE
C
23     CALL SOLVE(N,M,UL,R,DX)
C
24     DXNORM=0.0
25     DO 6 I=1,N
26     T=X(I)
27     X(I)=X(I)+DX(I)
C&
C& +           ASSERT(X(I).LT.T)
C& +           ELSE DISPLAY 1,100,40 (X(I),T)
28     DXNORM=AMAX1(DXNORM,ABS(X(I)-T))
29     6     CONTINUE
C&
30     DISPLAY 10 (DXNORM)
31     IF(DXNORM .LE. EPS*XNORM) GO TO 10
32     9     CONTINUE
33     ITER=ITER+1
34     10    CONTINUE
35     RETURN
END

```

图 2. SUBROUTINE IMPRUV

以上のように、ASSERT文、DISPLAY文、RANGE文等それぞれと同等の機能を自分でプログラムするのはかなり面倒であり、まして計算終了後の編集は簡単には実現できない。

6. おわりに

このシステムの効用や問題点の主なものをまとめる。

- (1) C&文による出力結果がC&文の直後に編集されて表示されるので、ソースтекистとの対応が大変よい。DISPLAY指定による選択的出力は便利である。
- (2) テストのための手当てはどうしても後追いになりやすい。プログラムの設計時に、ASSERT文を用意させる動機づけになり得よう。後追いとなつた場合でも、拡張された論理式によつて、本来の実行文に別の見方をすることにより、誤りの発見につながることがある。
- (3) C&文は用済後もそのまま注釈として残しておいて構わない。図2に SUBROUTINE IMPRUV のソースтекистを、Fortflow[12]にかけたものを示す。C&行が、そのまま注釈とみなされている。実行文を変更したときは、C&文の内容も変更しておかないと、Forprexシステムにかけたとき違反が検出されることがあるので実行文とC&文の対応をチェックできる。
- (4) 拡張された論理式の表現がFortran文法の制約を受ける。この論理式の中に関数呼出しを含んでいると副作用のおそれがある。
- (5) 特に ASSERT 文の使用には、それを効果的に使用する技術が要求される。
- (6) C&文を含まないソースтекистをForprexにかけると、実行回数(図1(1))とそのまとめ(図1(7))が出力される。これはFordapによる実行解析から時間の計測を除いたものと同等である。従つて、効果的なテストを行うために、まずC&文なしでForprexにかけて実行回数を知つた上で、要所を見極めて、C&文を用意するといつた方法をとることもできるだろう。FordapはC&文をそのまま注釈行と見なすから、C&文を含んでいる場合は、Fordapとの交互使用も有効である。
- (7) TSSによるインタラクティブデバッグが可能な処理系も存在する。十分な計画なしにインタラクティブデバッグを実行しても期待した効果をあげにくい。バッヂ(またはリモートバッヂ)によるForprex等を利用し、ソースプログラムとの対応付けの容易さ、選択的出力の効果を發揮させ、全体を十分把握した上で、インタラクティブデバッグ機能と併用することを計画したらいよ。

付録として、システムの制限、エラーメッセージをまとめた。また、このシステムの処理の概要を知ることは、このシステムの利用をより円滑にすると考えられるので処理の流れ図を付加しておく(図3参照)。このシステムを使用するためのジョブ制御文の用意等については、各大型計算機センターの広報[7]を参照されたい。

参考文献

1. Stucki, L. G. and Foshee, C. L. New assertion Concepts for Self-Metric Software Validation, 2nd Intnl. Conf. on Reliable Software, 1975.
2. Satterthwaite, E. Debugging Tools for High Level Languages, Software-Pract. & Exper., Vol.2 pp.197-217, 1972.
3. 藤村, 牛島 プログラムの実行解析システムの作成と使用について, 九大工学集報, Vol. 48, pp. 95-101, 1975.
4. 牛島, 河村, 見戸 デバッグ/テスト支援システムの作成, S51 電気四学会九州支部連大, 1976.
5. 牛島, 河村, 武富 デバッグ/テスト支援システム Forprex の機能拡張について, S52 電気四学会九州支部連大, 1977.
6. FORPREX 使用説明書 九大情報工学科ソフトウェア研究室, 1976.
7. 牛島, 河村 Fortran プログラムテスト/デバッグ支援のためのシステム Forprex の使用について, 九大大型計算機センター広報, Vol. 11, No. 4, pp. 270-283.
8. 牛島 数値計算プログラムの動作解析とその段階的高速化, 数値計算における誤差(一松, 戸川編) pp.173-183, 共立出版, 1975.
9. 富士通 OSIV FORTRAN 文法書, 64SP-3030-3.
10. 富士通 OSIV/F4 FORTRAN インタラクティブデバッグ使用手引書, 64SP-3200-1.
11. 牛島, 藤村 M-190 OSIV/F4 FORDAPシステム, 九大大型計算機センター広報, Vol. 11, No. 1, pp. 29-33, 1978.
12. 牛島, 高比良 流れ図付きソースプログラム作表システム, 九大大型計算機センター広報, Vol. 11, No. 4, pp. 284-288, 1978.

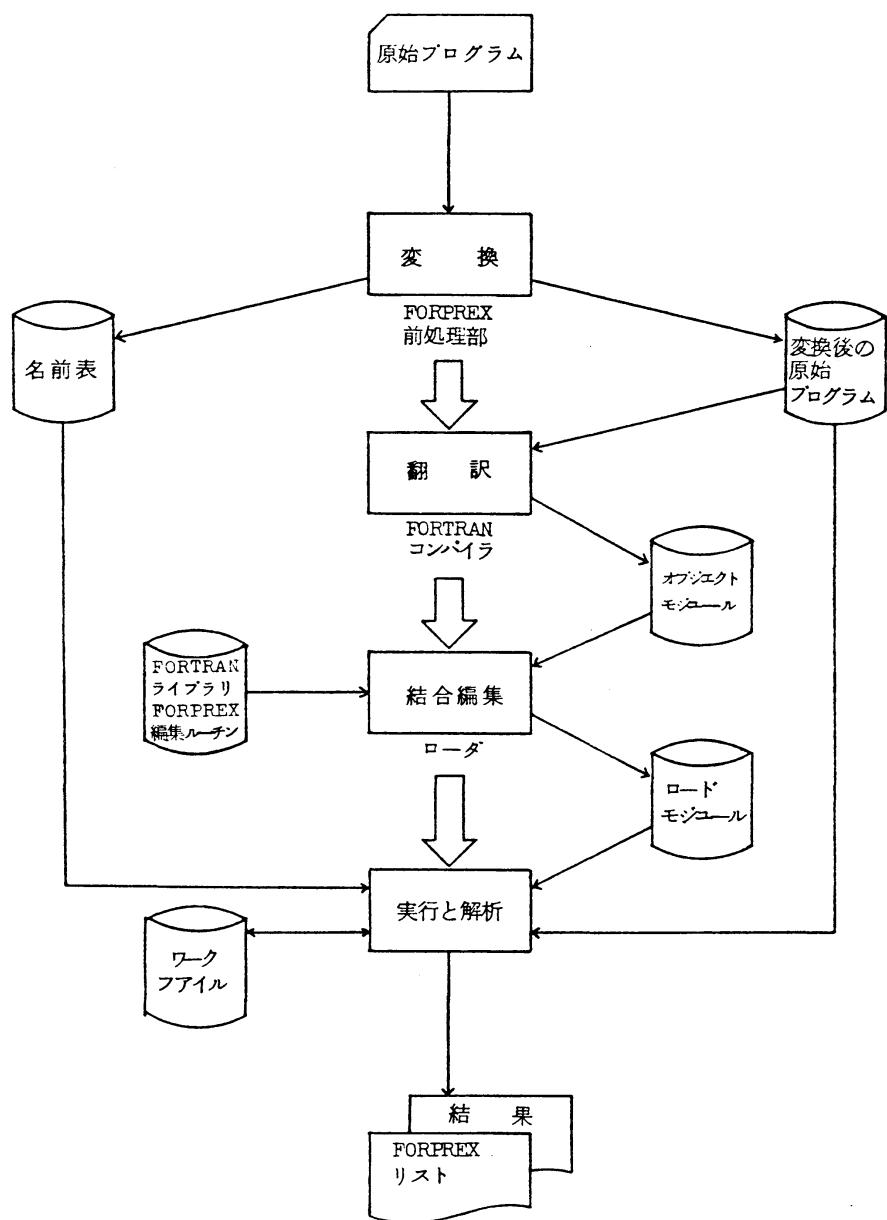


図 3. FORPREG の処理の流れ

付 錄

1. システムの制限

- (1) 入力する原始プログラムは、Fortran HE コンパイラにかけて、文法違反のないことが確認されているものとする。
- (2) SYSXXX(XXXは3桁の数字)の形の英字名は使用できない。
- (3) 一つのプログラム単位内の変数名、配列名の総数は250個以下でなければならない。
- (4) 65000から65535までの文番号は、使用できない。
- (5) データセット識別番号、96, 97, 98, 99は使用できない。
- (6) C&文の総数はプログラム全体で50個以下とする。
- (7) DISPLAY文、RANGE文で一度に指定できる変数名、配列要素名の数は、20個以下とする。
- (8) RANGE文で指定する変数名、配列要素名の総数は、プログラム全体で100個以下とする。

2. エラーメッセージ

C&文の解析中に誤りを検出した場合、その誤りに関するメッセージを出力する。各誤りに対する処置は、本文で起きた場合はその文を注釈行とみなす。また、ASSERT文の二つの指定の中で起きた場合は、その指定および以降の指定を無視する。

メッセージの出力形式

ERROR=code : <メッセージ本文>

code : エラーの内容

100 : 英字名がない。または、未定義の変数名、配列名である。

200 : 定数がない。

300 : 区切りがない。または、未定義の区切り(語)である。

302 : '='(等号)がない。

307 : '('(左かっこ)がない。

308 : ')' (右かっこ)がない。

309 : ',', (コンマ)がない。

エラーが検出された場合、次のような情報を、エラーのあった行の次に出力する。

----->

ここで、矢印の先端の直前で誤りを検出し、先端は次に読む文字の位置を示す。