

Pascal Machine を仮想したデバッグシステム INSIDER

宮本 衛市
(北大工学部)

堀川 博史
(三菱電機)

1. はじめに

プログラムの作成に当っては、さまざまな誤りの混入が避けられず、誤りを除去するためのデバッグあるいはテストがプログラム作成コストの中で大きな比重を占めている。もちろん、誤りの混入を引起せるプログラミング言語あるいはプログラミングの方法論の開発は必須の要請であり、これまでに多数多くの言語および方法論が開発あるいは提案されてきた。¹⁾ しかし、プログラミングをするのが人間である以上、程度の差はあれ、依然としてデバッグあるいはテストの過程は残らざるをえない。そこで、プログラムの主体性を認めた上で、計算機側でプログラムの活動を支援するための各種のソフトウェア・ツールの開発、さらにはこのシステム化が強く望まれている。²⁾

ここで述べる支援システム INSIDER (Interactive Structured Intelligent Debugging Reinforced system) は、Pascal プログラムを会話的、かつ構造的に実行制御し、デバッグ支援、さらにはプログラムの教育、理解、あるいは診断等を支援するシステムである。INSIDER は TSS 環境下でユーザに、いわゆる Pascal Machine としての機能を提供する。すなわち、INSIDER のもとでは、ユーザはコンパイラの存在を一切意識せずに Pascal を通じて INSIDER と会話することができる。したがって、ユーザから見ると TSS 端末をコンソールとした、³⁾ 一種の High-Level Language Computer を専用に見ることができ、環境と考えることができる。

デバッグ支援機能としての眼目

を、

- (1) プログラムの実行をいかに停止し、再開することができるか、
- (2) デバッグに有効な情報をいかに取出せるか、

の2点に集約することができる。(1) に関しては、INSIDER は Pascal プログラムの構造に合わせた実行・停止制御を有しており、その他論理式で指定された中断条件による停止、計算時間設定による停止、端末からの割り込みによる停止、およびプログラム異常による停止と多彩である。一方、中断後のプログラムの実行の再開は、停止した箇所から、実行してきた履歴をさかのぼった箇所から、あるいは指定した箇所から行うことができる。また、中断時に文を投入し、変数の値の監視・変更等も可能である。一方(2)に関しては、動的な出力情報として、指定した変数の値が更新されるたびごとに出だし、静的には中断時に任意の変数の値を知ることができる。

INSIDER はこの内部に Pascal コンパイラを抱えており、ソースプログラム、機械語モジュール、翻訳情報などはすべて多分岐の木構造に展開して把握している。ここでは、Pascal の文を Pascal Machine の機械語に、そして実際の機械語をマイクロ命令に見たとすると、まさに Pascal Machine のファームウェアを形成している。プログラムの実行は直接機械語モジュールを制御することにより行われるため、INSIDER によるオーバーヘッドは僅かであり、実行速度は通常のコンパイラで翻訳し実行したものと大差ないことが特徴である。

2. デバッグ機能

2.1 プログラムのノード展開

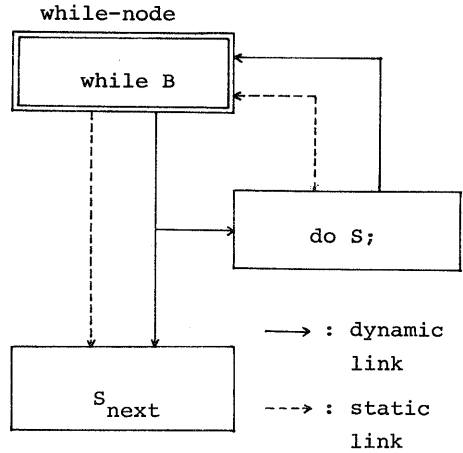
INSIDERでは実行制御の単位として文とノードを考える。まず、文というときには、プログラムの任意の箇所において、Pascalの構文上の完全な文であって、入れ子構造になっている文を含むときにはそれらの全体を指し、文の実行というときには入れ子構造に包含する文を含めた実行を意味する。さらに文が手続き、あるいは関数呼出しを含んでいれば、それらの全体の実行をも含むものとする。したがって、プログラムの冒頭で文の実行といえば、プログラムは一つの複文であるので、プログラム全体の実行を意味する。

一方、ノードはINSIDERが制御するプログラム上での最小単位であって、プログラムを木構造に展開したときの各ノードに対処させるプログラムの断片である。したがって、前述の文は任意のノードで木構造を切断したときの部分木に対処する。図1はwhile文を例にとってノード展開の様子を示したものである。whileノード以外は

```

<node> ::= <number> [.<digit>] | *
<source> ::= SO;
<bye> ::= BYE;
<jump> ::= J <node>;
<past> ::= P [<number>];
<break> ::= B <node>[, <Boolean expression>;
<display> ::= D <node> {[,] <identifier>};
<break cancel> ::= BC <node>;
<display cancel> ::= DC <node> {[,] <identifier>};
<run> ::= R [<number>];
<continue> ::= C [<number>];
<step> ::= S [<number>];
<advance> ::= A;
<execute> ::= E <statement>;
<list> ::= L ( <Pascal I/O list> );
<where> ::= W <node>;
<frequency> ::= F [*];
    
```

図2 コマンドの構文規則



while B do S; S_{next}

図1 while文のノード展開

文の種類に応じてさらにノード展開されるものとする。同図で実線はノードの実行順序を示す動的リンクであり、一方点線は各ノードを文の先頭ノードと考えたときに、次に移るべき文の先頭ノードを示す静的リンクである。各ノードからは一つの静的リンクと、一つ以上の動的リンクが出ていく。ifノードあるいはcaseノードのように、一般に複数個の動的ノードをもつノードが実行時にどのノードに移るべきかは、そのノードにおける数式の評価による。

2.2 デバッグ・コマンド

前述したように、INSIDERはユーザに専用のPascal Machine環境を提供する。したがって、INSIDERに対するコマンドはコンソールの押ボタンにも相当するので、できるだけの簡素化を図っている。図2に各コマンドの構文規則を示すが、コマンドを構成するのは、1文字の2文字で識別するコマンド名のほか、

表1 コマンドの機能

分類	コマンド名	略名	機能
指示コマンド	source	SO	テストプログラムの指示
	bye	BYE	デバッグ終了指示
	jump	J	指定したノードに現在ノードを移動
	past	P	過去の履歴上のノードへ現在ノードを移動
条件設定コマンド	break	B	指定したノードに中断条件を設定
	display	D	変数の動的な出力表示を指示
	break cancel	BC	指定したノードから中断条件を解除
	display cancel	DC	変数の動的な出力表示の解除
実行コマンド	run	R	プログラムの先頭から終わりまで実行
	continue	C	現在ノードから終わりまで実行
	step	S	1つの文を実行
	advance	A	1つのノードを実行
	execute	E	オペランドの文を実行
診断コマンド	list	L	指示した変数の値の出力
	where	W	指示したノードのプログラム断片等の表示
	frequency	F	ノードの実行回数等の表示

プログラムアドレスに相当する `<node>`, データアドレスに相当する `<identifier>`, さらに Pascal の構分規則に従う `<statement>`, `<expression>`, `<I/O list>`, `<number>` のみである。表1には各コマンドの機能をまと

めて示すが、大別すると指示コマンド、条件設定コマンド、実行コマンドおよび診断コマンドに分けて考えることができる。なお、コマンドにコメントを挿入することができ、Pascal コンパイラに対するオプションをこのコメントの中に含めて指定することができる。

(a) 指示コマンド source コマンドはデバッグをするプログラムを INSIDER に指示するものであり、INSIDER はテストプログラムを翻訳してノード展開する。INSIDER は次に実行すべきノードを現在ノードとして保持しており、source コマンドにより現在ノードはプログラムの先頭の program ノードに設定される。bye コマンドはデバッグ終了を指示するものであり、INSIDER は制御を TMS に戻す。他の2つは現在ノードの位置を変更するものであり、jump コマンドでは直接ノード位置を指示するのに対し、past コマンドでは INSIDER が保持している最新の過去100個のノ

ードの履歴のうち、オペランド指定した数だけさかのぼったノードに現在ノードの設定を指示する。INSIDER は指示された現在ノードの値を出力するので、past コマンドにより過去の履歴をたどることもできる。

(b) 条件設定コマンド break コマンドはプログラム中の任意のノードに対して、実行中断の条件を任意の論理式で設定するものである。これにより、後述する run あるいは step コマンドで実行中、中断条件が設定されているノードを通るときその条件を評価し、もし true であればそこで実行を中断し、設定されていた論理式と現在ノードとを知らせる。この条件設定は永久的に続き、任意の個数の条件を設定しておくことができる。この設定を解除するのが break cancel コマンドである。

一方、display コマンドはプログラム実行中に、指定した変数の値が更新されるたびごとに、その値を出力するよう指示するものである。もしオペラ

ードにノード位置のみが指定されていると、そのノードに対応する代入文が実行されるたびごとにその結果を出力するが、さらに変数識別子が指定されていると、指定されたノード位置から指定された変数識別子にスコープルールを適用したときに対応する変数の値が更新されるたびごとにその値を出力する。ただし、変数パラメータとして渡された手続き内で、他の変数名を通して値の更新がある場合は除く。値の更新が配列要素のときには、添字式をその時の値に置換えて出力する。display コマンドを永久的に、かつ任意の個数の変数を指定することができ、これを解除するのが display cancel コマンドであり、そのオペランドの意味は display コマンドの設定を解除にしたのに対応する。

(c) 実行コマンド run および continue コマンドはプログラムの終りまでの実行を指示するものであるが、run コマンドは現在ノードには無関係にプログラムの先頭から実行を開始するのに対し、continue コマンドは現在ノードから実行を再開する。一斉、step コマンドは現在ノードから1つの文を、すなわち現在ノードの静的リンクが指すノードに到達するまで、advance コマンドは現在ノードの実行のみを指示する。ただし、run、continue および step コマンドに対しては打切り時間を設定することができるのでその時間を経過した場合、および break コマンドで中断条件を設定したノードでその条件を満した場合には実行を中断する。また、無限ループに入ったときなどのため、端末から break key による割り込みにより中断させることもできる。いずれも、その時点におけるノードの実行を終了した後実行を中断し、中断の原因と現在ノードを出力する。なお、step コマンドの実行中、対象としてい

る文を飛出す goto 文があると、その飛び先を現在ノードとして実行を中断する。

これらの実行コマンドの実行中にプログラム異常による OS からの割り込みがあると、そのノードを実行しなかったものとして中断し、その原因コードと現在ノードを出力する。これにより、nil を値として持つポインタを参照した場合や、0 での割算、あるいはオーバフローなどの異常が、見かけ上発生直前の状態で検出されることになるので、その原因を調べものに有効である。

execute コマンドは中断時に端末から Pascal の構文規則に従う1つの文を手で実行させるものであり、識別子は現在ノードからのスコープルールの適用を受ける。これにより、中断点における変数の値の診断・変更が可能となる。なお、execute コマンドで実行させる文は一時的なもので、プログラムに組み込まれるわけではない。

(d) 診断コマンド list コマンドはプログラムの実行が中断しているときに変数の値を出力させるためのものであり、同じことは execute コマンドで writeln 文を実行させても得られる。where コマンドは指定したノードのノード位置と、そのノードに対応するプログラム断片を出力させるものであり、frequency コマンドは各ノードの実行回数を出力させるものである。ただし、オペランドとして '*' を指定すると、通常は現在ノードを意味するが、frequency コマンドのときだけは現在ノードを含む手続きまたは関数を意味する。

3. 内部処理形式

3.1 システム構成

図3に INSIDER のシステム構成を示す。INSIDER は1つの手続きとした Pascal コンパイラを内蔵してあり、

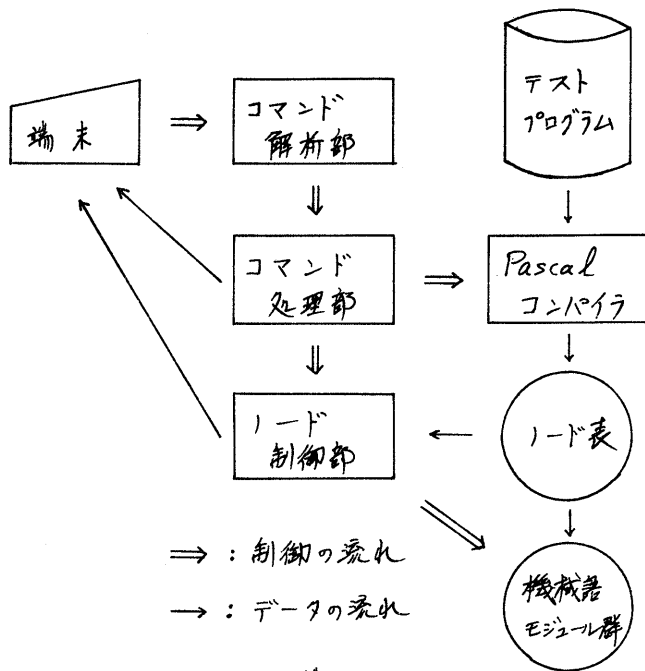


図3 システム構成図

Pascal の構文をオペランドとして `break`, `execute` または `list` コマンド、あるいは `source` コマンドのときに呼出され、プログラム全体、1つの文あるいは1つの数式の翻訳を行う。そこで直接機械語モジュールが作成され、実行の対象となる。

3.2 ノード構成と実行制御

各ノードは動的リンク、静的リンク、ノードに対応したプログラム断片のほか、ノードに対応した機械語モジュール、中断条件の有無と条件を示す論理式とこの機械語モジュール、動的出力表示指定の有無とこの機械語モジュール等を抱えている。

各ノードの実行はノード制御部のもので行われる。ノード制御部は実行モードを `INSIDER` 側からテストプログラム側に切換え、機械語モジュールを実行させる。機械語モジュールは最後に制御をノード制御部に戻すように作成されている。if ノード、while ノードなどのように複数個の動的リンクを

もつノードでは、評価した数式の値をノード制御部に持ち帰り、その値に基づいてノード制御部は次の現在ノードを決定する。手続きおよび関数の終了ノードでは戻り先のスタックが構築され、再帰的呼出しの場合に備えられている。

3.3 コマンド処理

端末からのコマンドはコマンド解析部を経て、コマンド処理部に渡される。ここで、指示、条件設定および診断の各処理が行われる。そこで必要に応じて、内蔵のコンパイラに機械語モジュールへの翻訳を行わせる。一方、実行コマンドに対しては、コマンド処理部から停止ノードを付して

ノード制御部に制御が渡されるので、ノード制御部は現在ノードから停止ノードまでの実行を制御する。ノード制御部は各ノードに対して、まずテストプログラムから翻訳された機械語モジュールを実行し、出力表示指定があれば表示用の機械語モジュールを実行し、さらに中断条件の設定があればその条件式に対応した機械語モジュールを実行させる。次に、`break key` による割込み、打切り時間の経過、中断条件の成立、あるいはプログラム異常の発生のおそれなどが生じていると、プログラム異常のときのみ実行を中断して現在ノードを異常を起したノードに設定し、他はすべて実行中のノードの処理を終えた上で現在ノードを次に実行すべきノードに設定して実行を一旦停止する。

3.4 `INSIDER` の実現

`INSIDER` 自身は Pascal で記述されており、一部割込み処理や打切り時間設定、領域確保などのための OS とのやりとりや、`INSIDER` から機械語モジュールへ実行を終し、再び受取る

ためなどにアセンブラ言語を用いている。INSIDERはテストプログラムの機械語モジュールを自身の変数領域に格納し、アセンブラ言語で記述したインタフェースを通して実行させる。そのために、INSIDERを記述したPascalでは次の3つの標準関数を追加している。

- (i) `addr(x)` : 変数xの番地を関数値とする。
- (ii) `loadmod(a)` : a番地から始まる機械語モジュールを実行させる。
- (iii) `pasinit(m, n)` : m番地から定数領域の設定をし、n語の変数領域を確保し、さらにテストプログラム実行のために必要な初期設定を行う。

4. 適用例

図4に `eight queens` のプログラム⁴⁾をINSIDERのちとで実験的に動かした例を示す。同図の冒頭はINSIDERを起動するためのデータセットの割付けを行うTSSコマンドのやりとりであり、CALLコマンドでINSIDERが起動される。'?'で始まる行がINSIDERへのコマンドの入力であり、コメントは説明の便宜上挿入したものである。ロード位置の表示は、ロードに対応したプログラム断片がある行番号とピリオド以下に同一行内でのロードの出現番号で行つ、あわせてロード種別も表示している。以下に簡単な説明を加えるが、コマンド名は省略形を用いる。

<1>のS0コマンドでINSIDERはテストプログラムを翻訳し、ロード展開してこれを掌握する。<2>のRコマンドはテストプログラムを最後まで実行し、再び先頭に戻る。<3>、<4>で今度は逐次実行させ、<5>でAとXの値が更新したときの表示を指示する。<6>のCコマンドで再開すると、AとXを左辺に57代入文が実行されるたび

とに新しい代入値が表示される。この例では端末から `break key` による割込みをしており、中断後<7>でAの出力を解除し<8>で再開させるが、再び割込みで中断し、<9>でXの出力を解除し、<10>で200msを打切り時間に設定して再開している。打切り時間による中断後<11>で現在ロードを確認し、<12>で変数の値を出力させる。<14>、<15>はロードの履歴をさかのぼるものであり、手続き内まで戻って<16>でロードの実行回数を出力させる。<17>で中断条件を設定して実行させ、<19>で外から強制的にJの値を変えて別解を得ている。同様なることを<22>で無条件の中断を設定し、<24>で強制的に計算の流れをかえて行っている。<27>のBYEコマンドで制御はTSSに戻される。

これら一連の試行からわかるように、INSIDERへはPascalのイメージのまま指し示を与えてテストプログラムを思いのままに実行させ、その挙動を調べる事ができるので、特に誤りの箇所を追っあげてゆくには強力な手段を提供する。

5. あとがき

現在のINSIDERでは、たとえ誤りを発見してもそれを修正する手段は有してはいるが、高水準の編集機能⁵⁾をあわせ持つていくことが望まれる。そのためには変数の値の復旧等の対策を講じる必要があり、現在検討を進めている。

- 参考文献 1) 鳥居他: 情報処理 20-1, 2) 和田: 情報処理 20-8, 3) Chu, ed.: High-Level Language Computer Architecture, ACADEMIC PRESS, 4) Wirth: Algorithms+Data Structures=Programs, PRENTICE-HALL, 5) 宮本他: 情報処理 20-6

```

ALLOC DD(INPUT) DS(*)          15.1:   XC   5J <--      8
READY                          15.1:   XC   4J <--      7
ALLOC DD(OUTPUT) DS(*)        15.1:   XC   5J <--      2
READY
ALLOC DD(PASIN) DS(EIGHT.DATA)
READY
CALL TOOL(INSIDER)
INSIDER IS STARTED
?(*<1>*) S0;
PASCAL PROGRAM SOURCE LIST
1 PROGRAM EIGHTQUEEN(OUTPUT);
2 VAR I:INTEGER; Q:BOOLEAN;
3   A:ARRAYC 1.. 8J OF BOOLEAN;
4   B:ARRAYC 2..16J OF BOOLEAN;
5   C:ARRAYC 7.. 7J OF BOOLEAN;
6   X:ARRAYC 1.. 8J OF INTEGER;
7
8 PROCEDURE TRY(I:INTEGER;
9             VAR Q:BOOLEAN);
10 VAR J:INTEGER;
11 BEGIN J:=0;
12 REPEAT J:=J+1; Q:=FALSE;
13   IF ACJJ AND BCI+JJ AND CCI-JJ
14   THEN
15     BEGIN XCIJ:=J;
16     ACJJ:=FALSE; BCI+JJ:=FALSE;
17     CCI-JJ:=FALSE;
18     IF I<8 THEN
19       BEGIN TRY(I+1,Q);
20       IF NOT Q THEN
21         BEGIN ACJJ:=TRUE;
22         BCI+JJ:=TRUE;
23         CCI-JJ:=TRUE
24       END
25     END
26   ELSE Q:=TRUE
27   END
28 UNTIL Q OR (J=8)
29 END(*TRY*);
30
31 BEGIN
32 FOR I:= 1 TO 8 DO ACIJ:=TRUE;
33 FOR I:= 2 TO 16 DO BCIJ:=TRUE;
34 FOR I:=7 TO 7 DO CCIJ:=TRUE;
35 TRY(1,Q);
36 IF Q THEN
37   FOR I:=1 TO 8 DO WRITE(XCIJ:4);
38   WRITELN
39 END.
NO ERRORS IN THIS PASCAL PROGRAM
1.0 PROGRAM-NODE
?(*<2>*) R;
1 5 8 6 3 7 2 4
1.0 PROGRAM-NODE
?(*<3>*) A;
32.0 FOR.1-NODE
?(*<4>*) S;
33.0 FOR.1-NODE
?(*<5>*) D * A;X;
?(*<6>*) C;
15.1:   XC   1J <--      1
16.0:   AC   1J <--      FALSE
15.1:   XC   2J <--      3
16.0:   AC   3J <--      FALSE
15.1:   XC   3J <--      5
16.0:   AC   5J <--      FALSE
!
INTERRUPTED
22.0 ASSIGN-NODE
?(*<7>*) DC * A;
?(*<8>*) C;

```

```

!
INTERRUPTED
16.0 ASSIGN-NODE
?(*<9>*) DC * X;
?(*<10>*) C 20;
TIME'S UP
19.0 BEGIN-NODE
?(*<11>*) W *;
19.0 BEGIN-NODE
BEGIN
?(*<12>*) L(I,J,Q);
5 3 FALSE
?(*<13>*) C;
1 5 8 6 3 7 2 4
1.0 PROGRAM-NODE
?(*<14>*) P;
39.0 PROGEND-NODE
?(*<15>*) P 20;
29.0 PROCEND-NODE
?(*<16>*) F *;
NODE-ID NODE-KIND FREQUENCY
8.0 PROCEDUR-NODE 113
11.0 ASSIGN-NODE 113
12.0 REPEAT-NODE 113
12.1 ASSIGN-NODE 876
12.2 ASSIGN-NODE 876
13.0 IF-NODE 876
15.0 BEGIN-NODE 113
15.1 ASSIGN-NODE 113
16.0 ASSIGN-NODE 113
16.1 ASSIGN-NODE 113
17.0 ASSIGN-NODE 113
18.0 IF-NODE 113
19.0 BEGIN-NODE 112
19.1 PCALL-NODE 112
20.0 IF-NODE 112
21.0 BEGIN-NODE 105
21.1 ASSIGN-NODE 105
22.0 ASSIGN-NODE 105
23.0 ASSIGN-NODE 105
26.0 ASSIGN-NODE 1
28.0 UNTIL-NODE 876
29.0 PROCEND-NODE 113
?(*<17>*) B 12.1, J=1;
?(*<18>*) R;
BREAK BY CONDITION: J=1;
12.2 ASSIGN-NODE
?(*<19>*) E BEGIN J:=2; WRITELN(J) END;
2
?(*<20>*) BC 12.1;
?(*<21>*) C;
2 4 6 8 3 1 7 5
1.0 PROGRAM-NODE
?(*<22>*) B 12.2, TRUE;
?(*<23>*) R;
BREAK BY CONDITION: TRUE;
13.0 IF-NODE
?(*<24>*) J 28;
28.0 UNTIL-NODE
?(*<25>*) BC 12.2;
?(*<26>*) C;
2 4 6 8 3 1 7 5
1.0 PROGRAM-NODE
?(*<27>*) BYE;
INSIDER IS TERMINATED
READY

```

図4 INSIDER の適用例