

3D-10

UNIX上でのソース移植システム

富田智良, 湯川 謙, 渡辺秀次, 小川義高

三菱電機東部コンピュータシステム(株)

1. はじめに

Fortranの言語仕様は、JISで規格化され各種Fortranプログラム間の互換性が考慮されている。しかし、各種Fortranで、それぞれ独自の機能拡張を有するため、別のFortranシステム間のプログラム移植時に問題が生じる。今回この問題に対する一つの例として、当社の異なる機種間でのプログラム移植に際し、Fortranプログラム変換ツール(AFCONV)を開発した。本論文では、この変換ツールに関する紹介と、UNIXを用いたツールの開発手法について報告する。

2. 変換ツールの概要

変換ツールは移植元のFortranソース・プログラムを移植先で動作可能な様にソース・プログラムの文法を変換する機能を持つ。図2-1に変換後の出力ソース・プログラムを示す。

```

C      DO 10 I=1,10
          INT1(I)=INT2(I)=I-1
          INT2(I)=I-1
          INT1(I)=INT2(I)
10    CONTINUE
C      CALL INIT(L1,L2,RTC)
          IF(L1.EOR.L2)IF(RTC.EQ.0) GOTO 90C
          IF(L1.NEQV.L2) THEN
          IF(RTC.EQ.C) GOTO 900
          ENDIF
C      DO 20 I=1,10
          CALL CHK(INT1(I),INT2(2)) ; IF(INT1(I).EQ.INT2(I)) GOTO 10C
          CALL CHK(INT1(I),INT2(2))
          IF(INT1(I).EQ.INT2(I)) GOTO 10C
20    CONTINUE
    
```

_____ 拡張代入文

 _____ 論理IFの連続と
 ***** 論理演算子. EOR.

 _____ 複合文

図2-1 変換ツールの出力例

この変換ツールの機能構成は、図2-2に示すように5つに分かれている。ここで構文解析部は、UNIX上で動作するコンパイラ・コンパイラyaccにより記述している。解析木作成部はyaccのアクションとして呼び出され、入力したFortranプログラムの解析木を作成する。

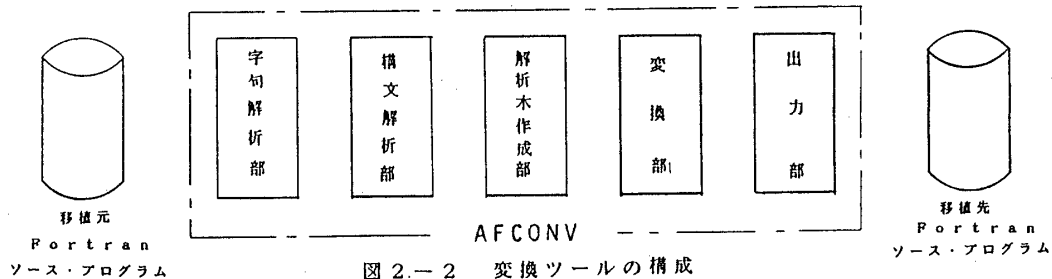


図2-2 変換ツールの構成

3. yaccを使った解析木の作成

yaccを使って解析木を作成する場合、yaccのアクション部に2つの処理を記述する必要がある。それは「ノードをつくる処理」と「枝をつなぐ処理」である。この2つの処理をyaccのアクション部へ記述することにより、解析木は簡単に作成される。図3-1は構文解析部の一部で、関数MK_node(), MK_branch()はそれぞれ「ノードをつくる処理」、「枝をつなぐ処理」に対応する。アクション部の記述はルール部の右辺のシンボルの数に依存する。そこで、図3-3の様にアクション部をマクロ化し、保守性、拡張性を向上した。マクロ展開は、UNIXツールawk, tr等を組み合わせて実現している。

```
multiexec: exec
    | multiexec _ssemicol exec
```

```
{
    SS=Mk_node(MULTIEXEC);
    Mk_branch(SS,$1);
}
{
    SS=Mk_node(MULTIEXEC);
    Mk_branch(SS,$1);
    Mk_branch(SS,$2);
    Mk_branch(SS,$3);
}
```

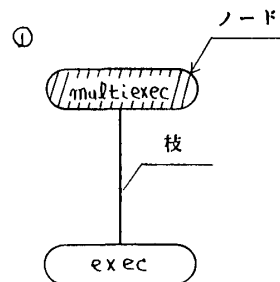


図3-1 yaccを使った解析木の作成

```
multiexec: exec
    | multiexec _ssemicol exec
```

```
{
    NCN_TERM
}
{
    NCN_TERM
}
```

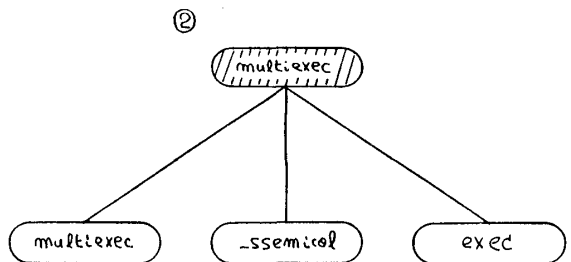


図3-2 解析木

図3-3 マクロによる yaccソース

4. まとめ

yaccを使う場合、複雑なロジックを記述する必要がないため、構文解析においては非常に強力である。UNIX上で動くコンパイラ・コンパイラとして、もう1つlexがある。lexは字句を解析するプログラムを出力するツールであるが、この変換ツールでは使用していない。それはlexが、Fortranの字句を解析することができないためである。Fortranの字句は予約語がなく、たとえば、IF(・・・と入力された場合、IF文なのか、IFという配列なのか、又は関数なのかlexのレベルでは判断できないためである。予約語のない文法はlexでは処理できないのである。

解析木の作成では、前章で記したようにyaccのアクション部をマクロ化することができた。マクロ化したことによりルール部を修正してもアクション部は修正する必要がなくなり拡張性、保守性が向上している。UNIXはこのマクロ化という一寸したアイデアがすぐに実現できる手軽で強力なOSである。