

## A I P - L I S P : ( 2 ) L A P , シンボルマージャー

7P-2

小泉善裕 木村兼江  
(株) 東芝0. はじめに

A I P - L i s p は、R I S C 風プロセッサ A I P をターゲットとした L i s p コンパイラである。本報告では、A I P - L i s p システムの中核をなす A I P - L i s p コンパイラのうち、L A P (List Assembly Program)、およびシンボル情報を統合するシンボルマージャーの実現方法の概要と高速化について述べる。

1. L A P1. 1 L A P フェーズ

既に文献 [1] で報告したように、A I P - L i s p コンパイラは全体として3つのフェーズ(プリプロセッサ、コードジェネレータ、L A P)からなり、ユーザソースプログラムを入力してアセンブラソースプログラムを出力する。ユーザソースプログラムはプリプロセッサ、コードジェネレータの各フェーズを通してコンパイラ上でネイティブコードに展開される。L A P は、このネイティブコードを変換して、A I P のアセンブラが受け入れることが可能なアセンブラソースファイルを出力するフェーズであり、Common L i s p で記述されている。

1. 2 処理の概要

現在ネイティブコードは、中間コード表現の1命令につき1つのストラクチャが対応し1つの関数はそれらのストラクチャを要素とするような、リスト形式で表現されている。L A P はこのネイティブコードを変換してコードセクションに出力する処理を行なう。この時、プログラムから参照されている定数データは定数テーブルからのオフセットを用いることにより、定数テーブルセクションに出力される。さらに即値型データ(character, fixnum, short-float)以外のデータはその実体を A I P - L i s p のデータ表現に従ってヒープセクションに生成する。ただしシンボル型のデータは次に述べるシンボルマージャーで処理するため、別のシンボルファイルに出力する。図1にL A P による処理の一例を示す。

上で述べたコード変換は現在 case マクロを用いてその処理が行われている。これを Hash Table を用いて実現することにより、L A P の処理の高速化が期待される。

2. シンボルマージャー2. 1 処理の概要

現在の A I P - L i s p 第1版システムはスタティックリンク方式を採用しているため、プログラムのリンクに先だって、各プログラムから参照されるすべてのシンボルのスロットの内容をあらかじめ統合しておかなければなら

```
((#S(LIEN OP LABEL D1 NIL D2 NIL S1 AL::FOO S2 NIL S3 NIL S4 NIL)
#S(LIEN OP LPSH D1 NIL D2 NIL S1 R5 S2 R1 S3 NIL S4 NIL)
#S(LIEN OP SETOP D1 NIL D2 NIL S1 NIL S2 NIL S3 NIL S4 NIL)
#S(LIEN OP LOC D1 R1C D2 NIL S1 '(AL::BAR) S2 NIL S3 NIL S4 NIL)
#S(LIEN OP LPOP D1 R5 D2 NIL S1 R1 S2 NIL S3 NIL S4 NIL)
#S(LIEN OP BAI D1 NIL D2 NIL S1 R0 S2 '4 S3 NIL S4 NIL)))
```

```
#include "alglobais.h"
.ecode
AL$1FOO:
    lpsl r5,r1
    ldx r5,L21357
    ldui r5,L21357
    ldo 0,r1c,r5,0
    lpop r5,r1
    bai r0,4

.sdata
L21357:
    .long L21358+0x00000000
    .globl AL$1FOO

.heap
L21358:
    .long AL$BAR+0x90000000
    .long nil
```

図1 L A P による処理の一例

い。シンボルマージャーは、リンクすべきプログラムファイルからL A P 実行時に出力されるシンボルファイルを読み込み、シンボルファイルに出力されているシンボルのスロットの内容を調べ、e q なシンボルについてはスロットのマージを行なう。

次に、参照されているが定義されていない関数シンボルに対してダミーの定義(stub)を与える処理を行う。これによりプログラムのリンク時における Undefined: エラーを回避することができコンパイル処理の効率が向上する。

さらに、出力されたすべてのシンボルをパッケージに登録するためのデータを生成する。以上の処理の後、これらアセンブラファイルとして出力する。このシンボルマージャーもまたCommon L i s p で記述されている。

2. 2 高速化

シンボルファイルに出力されるシンボル情報はストラクチャにより表現されていたが、これをストラクチャを用いないファイルフォーマットに変更することによりシンボルマージャーが高速化された。また、シンボルファイルに出力されるシンボルのうちかなりの部分はライブラリシンボルのようなあらかじめ予想されるシンボルであり、これら予想されるシンボルをレジストリファイルとして登録し、これを利用することによってL A P およびシンボルマージャーの高速化が行われた。

3. おわりに

以上、A I P - L i s p コンパイラのうち、L A P とシンボルマージャーの概要と高速化について報告した。

参考文献

[1] 河辺 他: "A I P - L I S P の実現 ( I )" 情報処理学会第36回全国大会 ( 1 9 8 8 )