第十四章 Bison 使用

- Bison 是 GNU (Gnu's Not Unix) Free Software
 Foundation (自由軟體基金會) 的一個計劃,希望能夠取代 UNIX 中 yacc 的公用程式。
- GNU 這個組織的目標就是要創造一個類似 UNIX 的作業系統,並提供原始碼讓人們自由取得。雖然 GNU 不屬公用領域(public domain),但它所提供的軟體任何人都可自由取用,因為它的軟體授權書(license)就是要求所有人都要可以自由取得該項軟體。因此任何人都可透過下列網站取得 Bison 軟體。
- http://www.gnu.org/software/bison/
- Bison 是跟據早期的 Berkeley 版本改寫的軟體,它與 yacc 原則上是相容的,不過細節上總有小部份不同,本 章介紹 Bison 的操作。

14.1 Bison語法要點

- Bison 從輸入資料取得上下文無關文法(context-free grammar)的規格資料,產生一個 C 語言的原始程式,用於辨認 LALR(1) 語法,它是下列文字的縮寫:
- Look-Ahead Left-to-right-parse Rightmost-derivation
- 預看式左往右剖析最右優先導出。
- Bison 文法規格檔(grammar file)包含四個段落,格式如下。
- %{
- 前導段落 (Prologue section)
- %}
- Bison宣告段落(Bison declarations section)
- %%
- · 文法規則段落(Grammar rules section)
- %%
- 結尾段落 (Epilogue section)

- C語言的註解「/*...*/」可以散佈在任何段落。GNU 所延伸的註解「//」其效力只到該列列尾。
- 「前導段落」包含巨集(macro)定義、函式 (function)宣告、以及使用於「文法規則段落」 裡的變數(variable)宣告。
- 在前導段落裡的定義及宣告會拷貝至 Bison 所產生 C 語言剖析原始程式 yyparse() 函式的前端。您可 使用 #include 指引將 C 語言的表頭檔(header file) 引入您的程式裡,若不需要任何的 C 語言宣告,可 省略「%{..%}」這個段落。
- 前導段落間雜著Bison宣告段落,可出現多次,讓 彼此之間可以互相參考。

Bison宣告段落

 「%union」屬於Bison宣告段落,所使用的「struct nodeTag *」型態宣告在前導段落裡的 calc.h 表頭檔裡, 前導段落裡的 yylex() 函式會用到屬於Bison宣告段落裡的 %union 宣告。

```
%{
 #include <stdio.h>
 #include <ctype.h>
 #include "calc.h"
%}
%union {
  double val;
  struct nodeTag *nodeptr; /*宣告於calc.h表頭檔*/
%{
  int yylex(void);
                             /*宣告函式原型*/
  void yyerror(char const *); /*宣告函式原型*/
%}
```

Bison 文法規格檔

- 「Bison宣告段落」包含宣告,用於定義終端符號(terminal)、非終端符號(nonterminal)、標明優先順序(precedence)等等。
- *「文法規則段落」*包含一個或多個 Bison 語法規 則,就只有語法規則,沒有其他的了。
- 「結尾段落」會拷貝至 Bison 所產生 C 語言剖析原始程式函式的後端。在這個段落您可擺上您想要的函式,例如 yylex() 及 yyerror() 函式定義經常會擺在這個段落,不過 C 語言要求在使用函式之前必須要宣告,我們的剖析函式 yyparse() 已經在前面使用 yylex() 函式,而您在 yyparse() 函式後面才來定義,會產生語法錯誤的,因此您有必要在前導段落裡先宣告此二函式的原型(prototype),如上例。

14.2 符號

- Bison 文法裡的符號代表某種語言的文法種類 (classification)。
- 終端符號, 也是眾所週知的符記型態, 代表相當的語法種類。您在文法規則段落裡所使用的終端符號表示該符記是被允許的。在 Bison 所產生的 C 語言剖析原始程式裡頭符號以整數表示, 因此 yylex() 函式傳回一個整數表示某一個符記已經從輸入媒體讀入, 您並不須知道那一個符記整數編號到底是多少, 您只須曉得該終端符號代表該符記就行了。
- 一個 非終端符號代表一個語法上的種類,相當於一個語 法群組。非終端符號的名稱可用於撰寫語法規則,習慣上 使用小寫字母的名稱。名稱由字母、阿拉伯數字、底線及 句點組成,阿拉伯數字不能當第一個名稱的字元,句點只 限用於非終端符號名稱。

撰寫語法規則有下列三種方式

- 1. 符記名稱使用大寫字母,依 C 語言識別字規則 命名。名稱必須以 %token 宣告。如下例:
- %token NUM ID
- 2. 字元符記以 C 語言字元常數表示。以逸出順序表示也 可以。例如 '+' 字元表示 '+' 符記, '\n' 表示新列。
- 3. 字串符記以 C 語言字串常數表示。不適用於 yacc。 例如 "<=" 字串表示 "<=" 符記。

yylex() 函式

- 語彙分析 yylex() 函式傳回的是終端符號其中的一個,但當讀至輸入檔檔尾時傳回 0 值或負值。您用什麼方式在文法規則裡撰寫符記,就用該方式在 yylex() 函式裡撰寫符記。字元符記其值就是該字元本身的值,例如字元符記 '+' 其值就是 43 或十六進位值 0x2B, yylex() 函式就可用該值去處理。
- 若 yylex() 定義於另一個檔案, 您必須提供一個符記名稱 及其代表的整數編號對照表, 如此 yylex() 函式才能工作。
- 這時您要使用 Bison 的「-d」選項,就可產生一個相對應 的對照表,如下例:
- C:\plone\ch14> bison -d symcalc.y <Enter>
- 會產生一個 symcalc.tab.h 表頭檔, 含 yylex() 函式的檔案, 只須將此表頭檔引入該 yylex() 函式就可以了。

14.3 文法規則的語法

- Bison 的文法規則,其語法如下:
- result: components ...;
- 這裡的 result 是某一個非終端符號,components 表示組件。「…」表示重複。「;」表示該文法規則結束。組件可為終端符號或非終端符號。如下例:
- expr : expr '+' expr ;
- 表示右邊兩個 expr 型態的組件以 '+' 符記相結合而成一個較大的非終端符號 expr。

同一個 result 可以表示多個文法規則

同一個 result 可以表示多個文法規則, 文法規則間以垂直 棒「|」隔開, 格式如下:

```
result
     : rule1-components ...
     rule2-components ...
若文法規則裡的組件是空白,表示 result 非終端符號匹配
空字串,如下例:
    input
     : /*empty*/
     | input line
```

• 表示 input 非終端符號可以匹配空字串,或多個 line, 空字串習慣上以 /*empty*/ 註解表示。

14.4 遞迴規則

- 一個文法規則稱為遞迴規則,表示 result 非終端符號同時出現在文法規則的右手方。如下例:
- input
- : /*empty*/
- | input line
- •
- 非終端符號 input 同時出現在文法規的左右方, input 可能擴展成如下的各種情形。
- /*empty*/
- /*empty*/ line
- /*empty*/ line line
- /*empty*/ line line line
- •
- /*empty*/ line line line ... line
- 因為 input 出現在 line 左邊,故稱為 *左遞迴*。

14.5 定義語言語意

- 一個語言的文法規則只決定它的語法(syntax) 而已。一個語言的語意(semantic)決定於連繫 在各個符記及群組的語意值,以及當各個群組被 辨認時所採取的行動。
- 對於一個簡單的程式只須用到一個語意值的型態就可以了, Bison 內定的語意值型態為 int 整數型態。但您可以透過下列的定義改變語意值型態為指定的型態。

· #define YYSTYPE 指定的型態

- · 如下例改變為倍精確浮點數 double 型態。
- #define YYSTYPE double
- · 這個定義必須擺在 Bison 文法檔案的前導段落。

對於不同的符記或群組給不同的型態

- 但對於大多數的程式來說,您有需要對於不同的符記或群組給不同的型態。Bison 提供下列兩種方式:
- 1. 透過 %union 宣告標明各種可能的資料型態。
- · 2. 透過 %token 標明各種符記 (終端符號) 的資料型態。
- · 透過%type標明各種群組(非終端符號)的資料型態。
- 伴隨者文法規則的動作包含 C 語言的程式碼,當該 群組被辨認出來時所要執行的程式碼。大部份的動 作是計算該群組的語意值。其程式碼必須以大括號 括起來。動作可以擺在文法規則的任何位置,大部 份文法規則只在規則的尾端擺放一個動作,如下例。

文法規則

```
expr
: NUM { $$ = $1; }
| expr '+' expr { $$ = $1 + $3; }
;
```

- **第一條文法規則** 說明,當辨認出 NUM 符記時,將 NUM 的語意值給予左邊的 expr 文法群組。
- 第二條文法規則 說明,當辨認出 expr '+' expr 群組時, 將第一個組件 expr 語意值加上第三個組件 expr 語意值的 和給予左邊的非終端符號 expr。
- 「\$n」表示右邊第 n 個組件(component), 「\$\$」表示左邊的非終端符號。這些語意值的運算假設它們都屬於同一個資料型態, 若它們間的資料型態不同, 那就必須清楚的表示出來。

```
%union {
 double val;
 struct nodeTag *nodeptr;
%token <val> NUM
%token <nodeptr> VAR
%type <val> expr
/*略*/
expr
 : NUM
               \{ \$\$ = \$1; \}
       { $$ = $1->value.var; }
 I VAR
 |VAR'='expr\{$$ = $3; $1->value.var = $3; }
 | expr'+' expr { $$ = $1 + $3; }
```

• 宣告 NUM 及 expr 均屬於 %union 宣告裡的「double」型 態。宣告 VAR 屬於 %union 宣告裡的「struct nodeTag *」 型態。

14.6 定位追蹤

```
expr
: NUM { $$ = $1; }
| expr '/' expr
   if ($3)
    $$ = $1 / $3;
   else
    $$ = 1;
    fprintf (stderr,
     "%d.%d-%d.%d: division by zero ",
     @3.first_line, @3.first_column,
     @3.last_line, @3.last_column);
```

14.7 Bison 宣告

- Bison 文法檔案裡的「Bison宣告段落」定義使用 於文法規則裡的符號,以及語意值的資料型態。
- 所有符記名稱都必須宣告型態(單字元常數符記 例外)。需要語意值的非終端符號都必須宣告其 型態。
- 符記名稱宣告型態, 其格式如下:
- %token name
- Bison 會透過 #define 指引將它轉換成一個 name 名稱的巨集,以便 yylex()函式使用。

```
%union {
 double val;
 struct nodeTag *nodeptr;
%token <val> NUM
%token <nodeptr> VAR
%type <val> expr
%right '='
%left '-' '+'
%left '*' '/'
%left NEG
%right '^'
```

- 符記 NUM 以及群組(非終端符號)均宣告為 double 資料型態,但符記 VAR 卻宣告與 double 不同的 struct nodeTag * 指標型態。
- 請注意它們都以角括號括起來。%right 宣告右結合 (association), 宣告 '=' 及 '^' 運算子均為右結合。%left 宣告為左結合, '-'、'+'、'*'、'/'、NEG 都屬於左結合。宣告 在愈底下的其優先順序愈高, 乘除宣告在加減之下, 表示 先乘除後加減。
- 宣告運算子的優先順序可使用 %left、%right、%nonassoc 等宣告。其語法如下:
- %left 符號 ...
- 或則:
- · %left <type> 符號...
- 宣告群組(非終端符號)的資料型態其格式如下:
- · %type <type> 非終端符號...
- 宣告開始剖析的符號, 其格式如下:
- · %start 符號

14.8 剖析函式 yyparse()

- 您要呼叫 yyparse() 函式執行剖析的工作。這個函式讀取符記、辨認符記並執行相對應的動作 (C 語言程式碼),當讀取符記結束時、或剖析時產生錯誤,這時才傳回適當的值,返回呼叫者程式裡頭。
- yyparse() 函式的簽名格式如下:
- int yyparse(void)
- 正常結束時傳回 0 值,失敗時傳回 1 值,記憶體不足時傳回 2 值。使用 YYACCEPT 巨集導至剖析函式立即傳回 0 值,使用 YYABORT 巨集導至剖析函式立即傳回 1 值。

14.9 語彙分析函式 yylex()

- · 語彙分析函式 yylex() 從輸入資料流辨認符記並傳回給剖析函式。Bison 並不會自動產生此函式, 您必須自己準備妥當。
- 在一個簡單的程式裡頭, yylex() 函式通常擺在 Bison 文法規則的後面。若 yylex() 定義於另一個 檔案, 您必須提供符記與整數編號對照表給語彙 分析函式, 還好當您選用 Bison 的 -d 選項時它會 自動產生一個對照表, 您只須將該表引入含有 yylex() 函式的檔案就可以了。
- yylex() 函式會傳回一個正整數值,對應所讀取的符記,當讀至輸入檔檔尾時傳回一個0或負整數值。

- 當文法規則裡的符記屬於名稱時,該名稱在 剖析函式裡頭變成一個巨集定義,其定義為 該符記的整數編號,因此 yylex()函式可以 使用該巨集名稱表示該整數編號。
- 當文法規則裡的符記屬於字元常數時,該字 元常數的值代表該符記。

14.10 符記的語意值

• 符記的語意值必須儲存在整體變數 yylval 裡頭,當您只使用一種資料型態時,整體變數 yylval 就是那一個型態。因此若內定為整數型態,您在 yylex()函式裡撰寫的程式碼如下:

•

- yylval = value; /*將value疊入Bison堆疊*/
- return NUM; /*傳回符記型態(整數編號)*/

```
%union {
double val;
struct nodeTag *nodeptr;
scanf("%lf", &yylval.val);
return NUM;
yylval.nodeptr = s;
return s->sym;
```

- 上例宣告兩種型態,浮點數及指標型態。
- NUM 屬浮點數,因此符記的語意值為 yylval.val。
- 識別字 s->sym 屬指標,符記的語意值為 ylval.nodeptr。
- 各屬不同的型態。

14.11 Bison宣告彙總

- %union
- 宣告所有語意值的資料型態。
- %token
- 宣告一個沒有標明優先順序及結合的終端符號。
- %right
- 宣告一個屬於右結合的終端符號。
- %left
- 宣告一個屬於左結合的終端符號。
- %nonassoc
- 宣告一個不屬任何結合的終端符號。
- %type
- 宣告一個語意值的非終端符號資料型態。
- %start
- 標明剖析的開始符號。
- %expect
- 標明「移位/簡化(shift/reduce)」衝突(conflict)個數。

Bison 指引

- %debug
- 此指引相當於宣告 YYDEBUG 的值為 1。
- #define YYDEBUG 1
- 並將此巨集宣告擺在前導段落。
- 您也可以在編譯時使用 -DYYDEBUG=1 選項。
- 或則使用 -t 或 --debug 選項。均可達到除錯的目的。
- %defines
- 輸出一個含有符記名稱的巨集定義及一些其他宣告的 C 語
- 言表頭檔。若輸出的剖析器檔名為 "name.c" 則本表頭檔名
- 為 "name.h"。
- %destructor
- 標明 Bison 如何重新使用被抛棄符號的記憶體。

- %file-prefix="prefix"
- 標明輸出檔案字首的名稱。
- 此指引相當於剖析檔 "prefix.y" 所產生的輸出檔
- 為 "prefix.tab.c"。
- %locations
- 產生處理符號位置的程式碼。
- %name-prefix="prefix"
- 以 prefix 取代 yy 字首。
- %no-parser
- 在剖析檔裡不含任何的 C 語言程式碼, 只建立資料表而
- 已。在剖析檔裡只包含 #define 指引以及靜態變數宣告。
- · 輸出一個文法規則段落動作程式碼檔,檔名為 "file.act"。
- %no-lines
- 在剖析檔裡不要建立 #line 資料。

- %output="file"
- 標明剖析檔名為 "file"。
- %pure-parser
- 需要一個單純(可重新進入 reentrant)的剖析程式。
- %token-table
- 在剖析檔裡建立一個符記名稱的陣列,陣列名稱為
- yytname。前三個元素為內定的 "\$end"、"error"、"\$undefined"。
- Bison 同時建立下列的巨集供您使用:
- YYNTOKENS 最大的符記編號在加一(從0算起)。
- YYNNTS 非終端符號個數。
- YYNRULES 文法規則個數。
- YYNSTATES 剖析狀態個數。
- %verbose
- 輸出一個額外的檔案,包含剖析狀態時一些冗長的描述,以及
- 在該狀態時對於往前看到的符記所作的事情。
- %yacc
- 相當於 --yacc 選項,模擬 Yacc。

14.12 執行 Bison

- 使用下列格式在作業系統的命令列執行 Bison:
- bison infile <Enter>
- infile 為 Bison 文法檔名, 習慣上使用「.y」副檔名。所產生的剖析檔名會將「.y」改變為「.tab.c」並移出前導的目錄名稱。
- 例如「calc.y」文法檔名,其相對應的剖析檔名為「calc.tab.c」。「C:\plone\ch14\calc.y」文法檔名,其相對應的剖析檔名也是「calc.tab.c」。

· 執行 bison 時可使用下列的選項:

- '-h'
- '--help'
- 列印所有選項。
- 'V'
- '--version'
- 列印版本編號後結束執行。
- '--print-localedir'
- 列印目錄名稱。
- '-y'
- '--yacc'
- 相當於「-o y.tab.c」,輸出剖析檔名為 "y.tab.c",
- 其他檔名為 "y.output" 及 "y.tab.h"。
- '-S file'
- '--skeleton=file'
- 標明使用結構的檔名。

- '-t'
- '--debug'
- 在剖析檔裡將 YYDEBUG 巨集定義為 1。
- '--locations'
- 相當於 %locations 宣告。
- '-p prefix'
- '--name-prefix=prefix'
- 相當於 %name-prefix="prefix" 宣告。
- '-l'
- '--no-lines'
- 相當於 %no-lines 宣告。
- 'n'
- '--no-parser'
- 相當於 %no-parser 宣告。
- '-k'
- '--token-table'
- 相當於 %token-table 宣告。

- '-d'
- '--defines'
- 相當於 %defines 宣告。
- '--defines=defines-file'
- 相當於 %defines 宣告,但存入指定的 defines-file 檔案。
- '-b file=prefix'
- '--file-prefix=prefix'
- 相當於 %verbose 宣告。
- '-r things'
- '--report=things'
- 輸出一個額外檔案包含以逗號隔開項目的冗長描述,項目如下。
- state
- 描述文法、衝突、LALR 自動機。
- look-ahead
- 隱含state及每一個文法規則往前看符記集合引數描述。
- itemset
- 隱含state及look-ahead項目。

- '-V'
- '--verbose'
- 相當於 %verbose 宣告。
- '-o file'
- '--output=file'
- 指定剖析檔名為 file。
- 其他檔名依 '-v' 及 '-d' 選項而定。
- '-g
- 輸出一個 Bison 所使用 LALR(1) 文法的 VCG 定
- 義檔案。若文法檔名為 "calc.y" 則其 VCG 檔名
- 為 "calc.vcg"。
- '--grapg=graph-file'
- 與 '-g' 同,不過輸出至指定的 graph-file 檔案。

14.13 後置記法計算機

- 前面說明許多 Bison 的語法,您一定會覺得枯燥乏味了。 舉幾個例子來說明 Bison 的用法。
- 運算子(operator) 擺在運算元(operand) 的後面,稱為後置記法,也稱為反波蘭記法(reverse polish notation),如下例:
- 12 13 +
- 運算元為 12 與 13, 運算子為 '+', 計算結果為 27。
- 又如下例:
- · 33 44 + 5 6 7 *+-
- 33+44 得 77, 6*7 得 42, 5+42 得 47, 77-47 得 30, 結果為 30。其執行順序如下:
- · ((33 44 +) (5 (6 7 *) +) -)

Bison 文法檔案 rpncalc.y 分析如下

- 其 Bison 文法檔案 rpncalc.y 分析如下。
- · /******* 後置記法計算機 (rpncalc.y) ******/
- 這是 C 語言的註解, 可擺在任何位置。
- %{
- #include <stdio.h> /*C語言標準輸入輸出表頭檔*/
- #include <ctype.h>
- #include <math.h>
- #define YYSTYPE double /*巨集定義*/
- int yylex(void); /*函式原型*/
- void yyerror(char const *); /*函式原型*/
- %}
- 這是「前導段落」,包含巨集定義及函式宣告。巨集 YYSTYPE 定義

```
input
 : /*empty*/
 | input line
line
 : '\n'
 | expr \n' { printf ("\t%.10g\n", $1); }
expr
            { $$ = $1; }
 : NUM
 | expr expr'+' { $$ = $1 + $2; }
 | expr expr '-' { $$ = $1 - $2; }
 | expr expr '*' { $$ = $1 * $2; }
 | expr expr '/' { $$ = $1 / $2; }
  expr expr '^' { $$ = pow ($1, $2); }
  expr'n' { $$ = -$1; }
```

· 這是「文法規則段落」,包含三個非終端符號input、line、expr等的 文法規則。包含在大括號裡的是相對應的動作。「\$\$」表示左手邊的 非終端符號,「\$n」表示右手邊第 n 個組件(component)。

```
• expr: expr: expr: +' { $$ = $1 + $2; }
```

• 表示第一個組件 expr 的語意值加上第二個組件 expr 的語意值後存入左手邊非終端符號 expr, 並當它的語意值。'+' 是第三個組件 \$3。

```
void yyerror(char const *s) /*錯誤時呼叫此函式*/
int yylex (void)
int main (int argc, char *argv[])
 printf(" 輸入資料檔\"rpncalc.txt\"內容如下: \n");
 system("TYPE rpncalc.txt");
 printf(" 透過bison的yyparse()逐一剖析如下:\n");
 yyparse();
 return 0;
```

· 這是「結尾段落」,直接拷貝至 Bison 所產生的剖析程式後 端。

- · 請注意在 yylex() 函式裡頭下列敘述:
- scanf("%If", &yyIval); /* 再從輸入資料流以浮點數讀回*/
- return NUM; /*傳回NUM整數編號*/
- 它是已經辨認為 NUM 符記時,從輸入資料流以倍精確浮點數格式讀入至語意值整體變數 yylval 裡頭,因為「#define YYSTYPE double」已經定義巨集YYSTYPE 為 double 型態,因此 NUM 符記的語意值屬於 double,因此以 %lf 格式讀入。
- main() 主函式為程式開始執行的函式,透過作業系統的 TYPE 命令將指定的 Bison 文法檔案 rpncalc.txt 內容輸出至螢幕,然後呼叫剖析函式 yyparse() 開始剖析。剖析過程當中會執行動作中的程式碼而輸出非終端符號的 \$\$ 語意值。

- 為了方便執行,建立一個 rpnrun.bat 批次檔,只要 在命令列輸入批次檔名就可執行。
- C:\plone\ch14> rpnrun.bat <Enter>
- 批次檔 rpnrun.bat 內容如下:
- bison rpncalc.y
- gcc rpncalc.tab.c -o rpncalc.exe
- rpncalc.exe < rpncalc.txt
- 首先透過 bison 將輸入的文法檔案 rpncalc.y 轉換成原始程式, 副檔名內定為「tab.c」, 整個檔名為 rpncalc.tab.c。接著使用 gcc 編譯器將它編譯成 rpncalc.exe 可執行檔案。最後執行該程式, 將內定從鍵盤輸入的轉而從本文檔 rpncalc.txt 輸入。

 我們來看看 Bison 根據我們在「文法規則段落」所提供的文法如何剖析。 以句點符號「」」左邊表示堆疊,最靠近句點符號的為堆疊頂端,最遠處為 底端。在句點符號右邊的為輸入資料流,即 rpncalc.txt 檔案,最靠近句 點符號的為目前所要讀取的字元,其剖析步驟如下。

表 14.1 後置記法計算機剖析步驟

步驟 堆疊.輸入資料流

說明

```
1 . 12 13 + ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 輸入資料流
2 12 . 13 + ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 移位shift
3 NUM . 13 + ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化reduce
4 expr . 13 + ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化
5 expr 13 . + ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 移位
6 expr NUM . + ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化
7 expr expr . + ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化
8 expr expr + . ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 移位
9 expr . ₩n 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 移位
10 expr ₩n . 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 移位
```

 11 line . 33 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化 12 line 33 . 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 移位 簡化 13 line NUM . 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF • 14 line expr . 44 + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化 移位 • 15 line expr 44 . + 5 6 7 *+-₩n EOF • 16 line expr NUM . + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化 • 17 line expr expr . + 5 6 7 *+-₩n EOF 簡化 • 18 line expr expr + . 5 6 7 *+-₩n EOF 移位 簡化 • 19 line expr . 5 6 7 *+-₩n EOF • 20 line expr 5 . 6 7 *+-₩n EOF 移位 • 21 line expr NUM . 6 7 *+-₩n EOF 簡化 • 22 line expr expr . 6 7 *+-₩n EOF 簡化 • 23 line expr expr 6 . 7 *+-₩n EOF 移位 • 24 line expr expr NUM . 7 *+-₩n EOF 簡化 • 24 line expr expr expr . 7 *+-₩n EOF 簡化

- 26 line expr expr expr 7.*+-₩n EOF 移位
- 27 line expr expr expr . *+-₩n EOF 簡化
- 28 line expr expr expr expr * . +-₩n EOF 移位
- 29 line expr expr . +-₩n EOF 簡化
- 30 line expr expr expr + . -₩n EOF 移位
- 31 line expr expr . -₩n EOF 簡化
- 32 line expr expr . ₩n EOF 移位
- 33 line expr . ₩n EOF 簡化
- 34 line expr ₩n . EOF 移位
- 35 line line . EOF 簡化
- 36 line line EOF. 移位
- 37 input. **簡化**
- 38 接受(剖析完成)

14.14 中置記法計算機

- 運算子擺在兩個運算元之間,稱為中置記法(infix notation)。輸入的文法檔案 incalc.y 與上個例題後置記 法 rpncalc.y 類似,所不同的只有文法規則與Bison宣告而 已。
- %token NUM
- %left '-' '+'
- %left '*' '/'
- %left NEG /*negation--unary minus*/
- %right '^' /*exponentiation*/
- 這是「Bison宣告段落」, 說明符記為 NUM, '-'、'+'、'*'、'/'、NEG 等均為左結合, '^' 為右結合。
- 其優先順序為 '^'、NEG、'*'、'/'、'-'、'+', 可見它滿足先 乘除後加減的算術四則運算規則。

文法規則段落

```
input
 : input line
 | /*empty*/
line
 : '\n'
 expr '\n'
                { printf ("\t%.10g\n", $1); }
expr
 : NUM
                 { $$ = $1; }
 | expr'+' expr { $$ = $1 + $3; }
 | expr'-' expr { $$ = $1 - $3; }
 | expr'*' expr { $$ = $1 * $3; }
 | expr'' expr { $$ = $1 / $3; }
 | '-' expr %prec NEG { $$ = -$2; }
 | expr'^' expr { $$ = pow ($1, $3); }
 | '(' expr ')' { $$ = $2; }
```

14.15 符號計算機

• 前面兩個例子所處理的都只有 NUM 數字符記而已,現在我們要加入變數符記 VAR。數字符記 NUM 的語意值 yylval 只是單純的 double 浮點數型態而已,變數符記 VAR 除了要儲存浮點數 double 型態的值之外,還要儲存其符記整數編號以及變數的名稱,因此只好使用 C 語言的結構型態來儲存這些相關的資料了。

```
struct nodeTag
{
int sym; /*符記VAR整數編號*/
char name[36]; /*符記VAR名稱*/
union
{
double var; /*符記VAR語意值*/
} value;
struct nodeTag *next; /*下一個節點*/
};
```

- 請注意符記 VAR 的語意值必須擺在 union 同位結構裡,以搭配在文法檔案裡的%union 宣告。對於每一個 VAR 符記提供一個節點,將所有的變數 VAR 節點存入一個連結串列結構的堆疊裡頭,堆疊頂點的指標命名為 nodestackTop,相關的四個函式其原型宣告如下:
- char *nodeToString(struct nodeTag *p);
- char *nodestackToString();
- struct nodeTag *putsym(char const *, int);
- struct nodeTag *getsym(char const *);

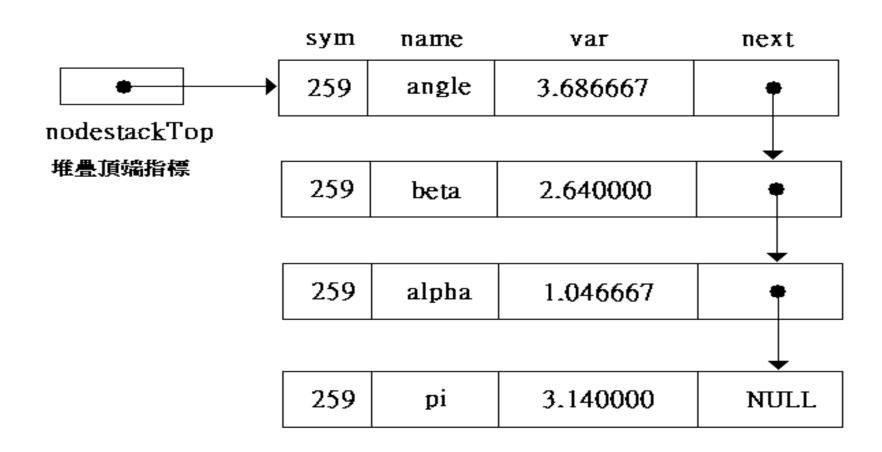
```
%union {
     double val;
     struct nodeTag *nodeptr;
    %token <val> NUM
    %token <nodeptr> VAR
    %type <val> expr
    %right '='
    %left '-' '+'
   %left '*' '/'
    %left NEG
    %right '^'
這是「Bison宣告段落」,%union 宣告語意值有兩種資料
型態,一種為單純的浮點數 double 型態,另一種為
```

型態,一種為單純的浮點數 double 型態,另一種為 型態,一種為單純的浮點數 double 型態,另一種為 「struct nodeTag *」結構指標型態。符記 NUM 及非終端 符號 expr 屬於 <val> 型態(double),符記 VAR 屬於結 構指標 <nodeptr> 型態(struct nodeTag *)。

- 【執行】
- •
- C:\plone\ch14> symrun.bat <Enter>
- C:\plone\ch14>bison symcalc.y
- C:\plone\ch14>gcc symcalc.tab.c -o symcalc.exe
- C:\plone\ch14>symcalc.exe 0<symcalc.txt
- 輸入資料檔"symcalc.txt"內容如下:
- pi = 3.14
- pi
- alpha = pi*2/6
- alpha
- beta = (alpha+30/180)*3-1
- angle=alpha+beta

- 透過bison的yyparse()逐一剖析結果如下:
- putsym() p=0x003D2430 sym=259 name=pi var=0.000000
- 3.140000
- getsym() p=0x003D2430 sym=259 name=pi var=3.140000
- 3.140000
- putsym() p=0x003D2490 sym=259 name=alpha var=0.000000
- getsym() p=0x003D2430 sym=259 name=pi var=3.140000
- 1.046667
- getsym() p=0x003D2490 sym=259 name=alpha var=1.046667
- · 1.046667
- putsym() p=0x003D24D0 sym=259 name=beta var=0.000000
- getsym() p=0x003D2490 sym=259 name=alpha var=1.046667
- 2.640000
- putsym() p=0x003D2510 sym=259 name=angle var=0.000000
- getsym() p=0x003D2490 sym=259 name=alpha var=1.046667
- getsym() p=0x003D24D0 sym=259 name=beta var=2.640000
- 3.686667
- ==== nodestackTop=0x003D2510 nodesize=56 =====
- p=0x003D2510 sym=259 name=angle var=3.686667 next=0x003D24D0
- p=0x003D24D0 sym=259 name=beta var=2.640000 next=0x003D2490
- p=0x003D2490 sym=259 name=alpha var=1.046667 next=0x003D2430
- p=0x003D2430 sym=259 name=pi var=3.140000 next=0x00000000

- 從執行的結果可以看出各變數的值如下:
- pi 3.140000
- alpha 1.046667
- beta 2.640000
- angle 3.686667
- 最後所構成的 VAR 堆疊如下圖所示。



14.16 函式計算機

• 我們希望計算機也可以執行 C 語言所提供的一些數學函式,例如求平方根的 sqrt() 函式,對數函式 log(),指數函式 exp(),三角正弦函式 sin()、餘弦函式 cos() 等等,也就是要將上一個符號計算機擴大功能的意思。

•

 這些數學函式的名稱可以看成 VAR 的一種, 事先將它們加入堆疊裡頭。

```
struct funTag
 char const *fname;
 double (*ftype) (double);
} funs[] = { "sin", sin,
        "cos", cos,
        "atan", atan,
        "In", log,
        "exp", exp,
        "sgrt", sgrt,
```

 結構「struct funTag」包含函式名稱 fname 以及 (*ftype) 函式型態,一個浮點數 double 型態的參數,並傳回一個浮 點數。funs[] 陣列變數提供六個數學函式。

```
void stackfuns(void)
 int i;
 struct nodeTag *p;
 for (i=0; i<sizeof(funs)/sizeof(struct funTag); i++)
  p = putsym(funs[i].fname, FUN);
  p->value.funptr = funs[i].ftype;
```

- 函式 stackfuns() 將指定的六個數學函式透過 putsym() 函式逐一加入堆疊頂端。funs[i].fname 為第 i 個元素名稱,FUN為符記名稱。
- p->value.funptr = funs[i].ftype;
- 將第 i 個元素的 ftype 設定給 p 所指節點 value 同位結構裡 的欄位 funptr, 其型態為「*funtype」, 定義如下。
- typedef double (*funtype) (double); /*定義函式型態*/

```
【執行】
 C:\plone\ch14> mfrun.bat <Enter>
 C:\plone\ch14>bison mfcalc.y
 C:\plone\ch14>gcc mfcalc.tab.c -o mfcalc.exe
 C:\plone\ch14>mfcalc.exe < mfcalc.txt
   輸入資料檔"mfcalc.txt"內容如下:
 pi=3.1416
 s=sin(pi/6)
 m=1
 n=2
 a=3
 b=sqrt(a)
 c=exp(m)
 d=In(n)
```

e=exp(1)

- 透過bison的yyparse()逐一剖析結果如下:
- putsym() p=0x003D2430 sym=260 name=sin var=0.000000
- putsym() p=0x003D2490 sym=260 name=cos var=0.000000
- putsym() p=0x003D24D0 sym=260 name=atan var=0.000000
- putsym() p=0x003D2510 sym=260 name=ln var=0.000000
- putsym() p=0x003D2550 sym=260 name=exp var=0.000000
- putsym() p=0x003D2590 sym=260 name=sqrt var=0.000000
- putsym() p=0x003D25D0 sym=259 name=pi var=0.000000
- 3.141600
- putsym() p=0x003D2610 sym=259 name=s var=0.000000
- getsym() p=0x003D2430 sym=260 name=sin var=0.000000
- getsym() p=0x003D25D0 sym=259 name=pi var=3.141600
- 0.500001
- putsym() p=0x003D2650 sym=259 name=m var=0.000000
- 1.000000
- putsym() p=0x003D2690 sym=259 name=n var=0.000000
- 2.000000
- putsym() p=0x003D26D0 sym=259 name=a var=0.000000
- 3.000000

- putsym() p=0x003D2710 sym=259 name=b var=0.000000
- getsym() p=0x003D2590 sym=260 name=sqrt var=0.000000
- getsym() p=0x003D26D0 sym=259 name=a var=3.000000
- 1.732051
- putsym() p=0x003D2750 sym=259 name=c var=0.000000
- getsym() p=0x003D2550 sym=260 name=exp var=0.000000
- getsym() p=0x003D2650 sym=259 name=m var=1.000000
- 2.718282
- putsym() p=0x003D2790 sym=259 name=d var=0.000000
- getsym() p=0x003D2510 sym=260 name=ln var=0.000000
- getsym() p=0x003D2690 sym=259 name=n var=2.000000
- 0.693147
- putsym() p=0x003D27D0 sym=259 name=e var=0.000000
- getsym() p=0x003D2550 sym=260 name=exp var=0.000000
- 2.718282

- ==== nodestackTop=0x003D27D0 nodesize=56 =====
- p=0x003D27D0 sym=259 name=e var=2.718282 next=0x003D2790
- p=0x003D2790 sym=259 name=d var=0.693147 next=0x003D2750
- p=0x003D2750 sym=259 name=c var=2.718282 next=0x003D2710
- p=0x003D2710 sym=259 name=b var=1.732051 next=0x003D26D0
- p=0x003D26D0 sym=259 name=a var=3.000000 next=0x003D2690
- p=0x003D2690 sym=259 name=n var=2.000000 next=0x003D2650
- p=0x003D2650 sym=259 name=m var=1.000000 next=0x003D2610
- p=0x003D2610 sym=259 name=s var=0.500001 next=0x003D25D0
- p=0x003D25D0 sym=259 name=pi var=3.141600 next=0x003D2590
- p=0x003D2590 sym=260 name=sqrt var=0.000000 next=0x003D2550
- p=0x003D2550 sym=260 name=exp var=0.000000 next=0x003D2510
- p=0x003D2510 sym=260 name=In var=0.000000 next=0x003D24D0
- p=0x003D24D0 sym=260 name=atan var=0.000000 next=0x003D2490
- p=0x003D2490 sym=260 name=cos var=0.000000 next=0x003D2430
- p=0x003D2430 sym=260 name=sin var=0.000000 next=0x00000000

從執行的結果可以看出各變數最後所構成的 VAR 堆疊如下圖所示。

	<u> </u>	l I
nodestackTop	е	2.718282
	d	0.693147
	C	2.718282
	ь	1.732051
	a	3.000000
	n	2.000000
	m	1.000000
	S	0.500001
	pi	3.141600
	sgrt	0.000000
	exp	0.000000
	ln	0.000000
	atan	0.000000
	COS	0.000000
	sin	0.000000

name

vai