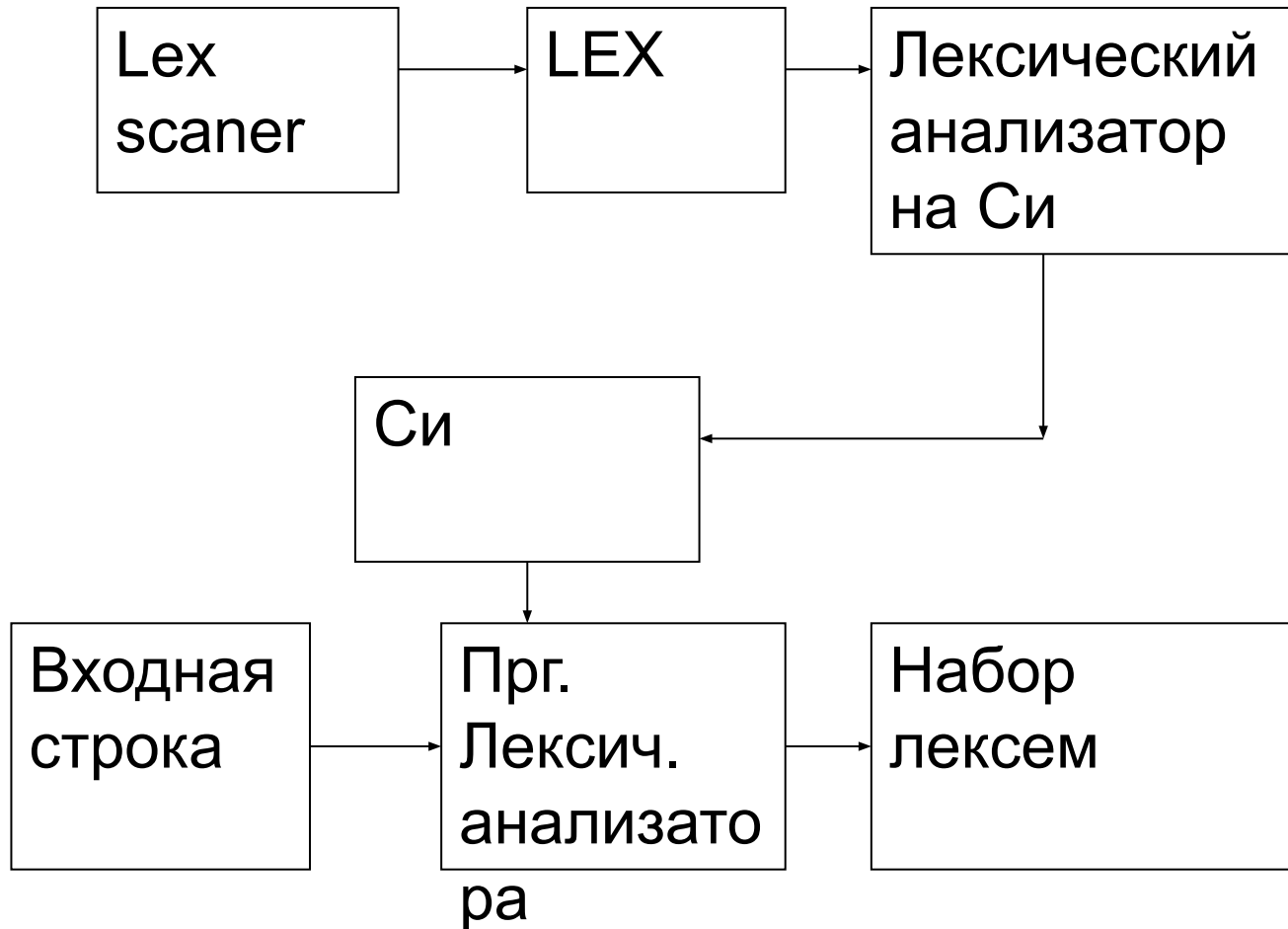


ГЛАВА 6

Генератор лексического
анализатора

Архитектура



Определение

Описание

%% - разделение между секциями правила
%%
подпрограммы

Используемые классы символов:

[0-9] [0123456789] – любая цифра
[a-z A-Z] любая буква
[^0 - 7]- любой символ кроме восьмеричной цифры
\n – перевод строк
* - любой символ кроме перевода строки

a “a” \a

\. – получится .

\\ – получится \

{p}* - повторение предыдущего шаблона 0 или более раз
{p}+ - повторение предыдущего шаблона 1 или более раз
{p}? – повторение фрагмента 0 или 1 раз
<p><p> - конкатенация
<p>{m,n} – повторение шаблона от m до n раз
<p>{m} – повторение шаблона m раз
^<p> - фрагмент должен быть в начале строки
<p>\$ - фрагмент должен быть в конце строки
<p> / <p> - альтернатива
<p> | <p> - выбор первого элемента
(p) – группировка

Секции

Секция описания
ИМЯ ВЫРАЖЕНИЕ
Если потом это имя встречается, то оно заменяется на это выражение.

Код на Си
%{...}% - всё что находится в этих скобках, копируют в С-факты которые будут сгенерированы.

Секция правил
Шаблон {действие}

Пример:

```
%{
```

```
    int l
```

```
%}
```

```
L [a-z A-Z]
```

```
D [0-9]
```

```
FLOAT {d}*\. {d}+
```

```
SIGNED(\+|\-)? {FLOAT}
```

Замечания

- Если несколько правил дают код одинаковой длины , то выполняется подстановки соответствующие первому правилу.
- Если один из блоков является короче другого, то сопоставляются самое длинное из подходящих цепочек

[0-9]

(\+|\-)?[0-9]+

(\+|\-)?[0-9]+”.”[0-9]

- Если не один из шаблонов не подходит, то входной символ копируется в поток YUOUT, если это не желательно то надо добавить следующие действия

{/

/

\n;

Секция подпрограмм

- Все копируются в генерируемый Си файл. В ней описывается ≥ 2 функций.
- `Int YYWRAP()` – определяет что делать при достижении автоматом конца файла, ненулевое значение приводит к завершению разбора, нулевое – к продолжению.
- Интерпретатор таблиц конечного автомата `YYLEX`
`INT YYLEX()` – запускается автомат.
- Автомат прекращает работу если в одном из действий выполняется оператор `RETURN` или достигнут конец файла и значение `YYWRAP()` отлично от нуля, а результат `YYLEX` будет равно 0.

ПРИМЕР

```
NODELIM [^ \t \n]
%{
    int l,w,c;
    l = w = c = 0; /* инициализация */
}%
%%
{NODELIM}+ {w++; c += yyleng; /*слово*/}
\n {l++; /*строка*/}
. {c++; /*ОСТАЛЬНЫЕ СИМВОЛЫ */}
%%

main() {return (yylex()); }
int yywrap()
{printf ("line % d word % d chars % d \n", l ,w,c)};
return(1);
}
```

Полезные функции

- `char yytex` – буфер в котором накапливается выделяемая процедура.
- `int yyleng` – длина цепочки, которая находится в буфере.
- `FILE * yyin` – из него читается информация
- `FILE * yyout` – в него записывается информация

Функции обработки символов

- `int input()` – читает информацию из `yyin`.
- `input (int)` – помещает символ во входной поток.
- `output (int)` – помещает символ в выходной поток.
- `yymore` – следующее значение заносится в буфер `yytext`
- `yylless(n)` – она возвращает последние `n` распознанных символов цепочки во входной поток.
- `ECHO` – выводит распознанную цепочку в выходной поток.
- `REJECT` – немедленный переход к следующему правилу без изменения `YYTEXT`.

Еще пример. Калькулятор

```
%{ #include <stdlib.h>
    #include "yycalc.h"

    extern int yyval;
    void yyerror(char *);
}%

L    [a-z]
D    [0-9]
D8   [0-7]
INT  {D}+
INT80{D8}+

%%
{L} {
    yyval = *yytext - 'a';
    return VARIABLE;
}
```

```
{INT8} {
    yyval = strtol(yytext,(char**) NULL ,8 );
    return INTEGER;
}

{INT} {
    yyval = atoi(yytext);
    return INTEGER;
}

[-+()=/*\n]    { return *yytext;}

[ \t] ;

.    yyerror("Unknown character\n");

%%

int yywrap(void) { return 1; }
```

ГЛАВА 6

ГЕНЕРАТОР СИНТАКСИЧЕСКОГО АНАЛИЗАТОРА

Yet Another Compiler Compiler

Генерирует восходящий распознаватель слева-направо

Спецификация

Секция определения

%%

Секция правил

%%

Секция подпрограмм

Правила задаются в правилах близких

A: BCD

| G – альтернатива

; - конец правила

Все имена в правилах по умолчанию

нетерминалы

%left UMIN – унарный
минус

%right ASS – право
ассоциативно

%nonasoc – все
нетерминалы

неассоциативны
(операции не могут
стоять рядом)

%token id

%left '+' '-'

%left '*' '/'

%%

e: e '+' e | e '-' e | e '*' e | e '/' e | id

%%

%%

e: e '+' t

| e '-' e

| e '*' t

| t

| t '*' f

| t '/' f

| t

f: id

| '(' e ')'

%%

Разрешение конфликтов

- Если приоритеты альтернативных действий определены и различны, то выполняется действие с большим приоритетом.
- Если приоритеты альтернативных действий определены и одинаковы, то в случае левой ассоциативности производится свёртка, а в случае правой – сдвиг. Если они не ассоциативны возбуждается ошибочная ситуация.
- Если приоритеты хотя бы одной из действий не специфицированы, то в случае конфликтной свёртки-сдвига выполняется сдвиг, а в случае конфликта свёртка-свёртка выполняется свёртка по правилу определённом выше по тексту в конкретной ситуации.
- Также можно указать приоритет свёртки указав в

Семантика

Семантические действия – это код на Си заключённый в фигурные скобки

```
Statmt:  if ('(expr)') statmt {ifc++;}  
        | WHILE('expr') statmt {wc++;}  
        | ass {assc++;}  
        | /* */  
        IF ('(expr { action 1 ; } ')') ;
```

Семантический стек

В семантический стек попадают значения при свертке правил, они заносятся в псевдопеременные \$1, \$2 ... \$n, результат свертки – в \$\$.

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

yulval – здесь поддерживаются постоянные значения
Все символы получали номер от 1 до 256

Пример. Калькулятор

```
%{
#include <stdio.h>
void yyerror(char*);
int yylex(void);
int sym[26];
%}

%token INTEGER VARIABLE
%left '+' '-'
%left '*' '/'
%left UMINUS

%%
program: /*EMPTY*/
        | program statement '\n'
        | program error '\n'
        { yyerrok;}
;
```

```
statement:
        expression      { printf("%d\n", $1);}
        | VARIABLE '=' expression {sym[$1] = $3;}
        ;

expression:
        INTEGER
        | VARIABLE      {$$ = sym[$1];}
        | expression '+' expression {$$ = $1 + $3;}
        | expression '-' expression {$$ = $1 - $3;}
        | expression '*' expression {$$ = $1 * $3;}
        | expression '/' expression {$$ = $1 / $3;}
        | '-' expression %prec UMINUS {$$ = -$2;}
        | '(' expression ')' {$$ = $2;}
        ;

%%
void yyerror(char *s) { fprintf(stderr, "%s\n", s); }
int main(void){ yyparse(); return 0; }
```

Сборка LEX и YACC ВМЕСТЕ

```
CC = gcc
CFLAGS = -Wall -O2

O_TARGET = calc

objs = yycalc.o llcalc.o

all_target : $(objs)
    $(CC) -o$(O_TARGET)
```

```
$(objs)
yycalc.o : yycalc.c

llcalc.o : llcalc.c

llcalc.c : calc.l
    win_flex -o llcalc.c calc.l

yycalc.c : calc.y
    win_bison -d -o yycalc.c calc.y

clean :
    rm *.h *.c *.o $(O_TARGET)
```