#### 1. Print Source Code

這是最基本的功能,將讀進來的 Source Code 一行一行的印出來,首先宣告以下的變數:

```
3 %{
4     #include <stdio.h>
5     #include <string.h>
6     #include <math.h>
7
8     int numL = 1;
9     char buf[1000];
10     int bufIndex = 0;
11
12     int tokenOn = 1;
13     int sourceOn = 1;
14 %}
```

numL 為目前的行數,buf 則是存放在該行的 code 等待印出,最後一個 bufIndex 則是記錄著目前這行 code 的長度。在我所做的 scanner 中,每個 match 到 pattern 的字串都會被存在 buffer 之中,以下提供一個例子:

```
57 "/*" {
58         BEGIN(COMMENT);
59
60         strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);
61         bufIndex += yyleng;
62    }
```

這邊可以看到,只要 match 到"/\*"這個 pattern,該字串就會被放到 buf 之中,而 bufIndex 也會更新,而其他的 pattern 也會有一樣的動作。最後當遇到換行的時候,會將該行的 code 印出:

將該行 code 印出以後,會增加 numL,代表進入下一行,並且將 buf[0]設為 null character,以防被其他 pattern 印出這行的 code, 並重設 bufIndex 為 0。

#### 2. Pragma Directives

為了控制是否印出 source code 或 token,首先宣告兩個變數:

```
3 %{
4     #include <stdio.h>
5     #include <string.h>
6     #include <math.h>
7
8     int numL = 1;
9     char buf[1000];
10     int bufIndex = 0;
11
12     int tokenOn = 1;
13     int sourceOn = 1;
14 %}
```

tokenOn 等於 1 時代表要印出 token, sourceOn 等於 1 時代表要印出 source code,而只要這兩個變數不是 1,則代表不需要印

出,因此在宣告時,預設都為 1 那就是預設 token 和 source code 都是要印出來的。而接下來在每一個 pattern 中,都會檢查 tokenOn 或 sourceOn 的值,來決定是不是要印出資訊,以下提供 一個檢查 tokenOn 例子:

以及換行要印出 source code 時,檢查 sourceOn:

#### 那麼如何在 input 中識別出 pragma directives 呢?

首先我們先定義一些 pattern:

```
43 SPACE [\f\t\r\v]+
44
45 SOURCE_ON #{SPACE}?"pragma"{SPACE}"source"{SPACE}"on"
46 SOURCE_OFF #{SPACE}?"pragma"{SPACE}"source"{SPACE}"off"
47 TOKEN_ON #{SPACE}?"pragma"{SPACE}"token"{SPACE}"on"
48 TOKEN_OFF #{SPACE}?"pragma"{SPACE}"token"{SPACE}"off"
```

這樣一來,當我們在 input 中遇到符合這些 pattern 的 code 時:

```
52 {SOURCE_ON} {    sourceOn = 1;    strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);    bufIndex += yyleng;}
53 {SOURCE_OFF} {        sourceOn = 0;        strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);        bufIndex += yyleng;}
54 {TOKEN_ON} {        tokenOn = 1;        strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);        bufIndex += yyleng;}
55 {TOKEN_OFF} {        tokenOn = 0;        strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);        bufIndex += yyleng;}
```

我們就能更改 sourceOn 和 tokenOn 的值,以達到控制的目的。

#### 3. Comment

遇到 comment 時,只要直接印出該行的 source code 就好,但因為有其他的 pattern 可能會不小心 match 到,因此我們需要使用 exclusive start condition,首先定義:

```
16 %x COMMENT
```

有了 start condition 以後,當我們<mark>遇到 comment 的開頭"/\*"</mark>時,便進入了 COMMENT 的 condition 之中:

在 condition 之中<mark>遇到除了換行以外的字元</mark>,我們就將它放到 buf 中等待印出:

```
81  <COMMENT>. {
82     /* If use .* then it will eat the ending of comment */
83
84     strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);
85     bufIndex += yyleng;
86  }
```

在 condition 之中<mark>遇到換行字元</mark>,將該行的 comment 印出,並增加記錄行數的 numL,重設 buf 和 bufIndex,繼續讀取 comment:

最後當<mark>遇到 comment 結尾"\*/"時</mark>,我們就退出 condition,讓 scanner 去 match 其他的 pattern:

#### 最後還有另外一種單行的 comment:

```
88 "//".* {
89     /* Single line comment , simply copy to buf, and wait for \n to handle*/
90     strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);
91     bufIndex += yyleng;
92  }
```

由"//"後面緊跟著除了換行以外的字元,將這些字串放入 buf 中等待遇到換行字元,遇到以後會直接印出。

### 4. Keyword

首先,我們先把所有的 keyword 收集起來定義到兩個別稱:

```
KEY "void"|"int"|"double"|"bool"|"char"|"null"|"for"|"while"|"do"|"if"|"else"|"switch"|"return"
|"break"|"continue"|"const"|"true"|"false"|"struct"|"case"|"default"
```

以及所有的 stdio.h 裡的 function:

```
STDIO "remove"|"rename"|"tmpfile"|"tmpnam"|"fclose"|"fflush"|"fopen"|"freopen"|"setbuf"|"setvbuf"

|"fprintf"|"fscanf"|"printf"|"scanf"|"sprintf"|"sscanf"|"vfprintf"|"vprintf"|"vsprintf"|"fgetc"|"fgets"|

|"fputc"|"fputs"|"getc"|"getchar"|"gets"|"putc"|"putchar"|"puts"|"ungetc"|"fread"|"fwrite"|"fgetpos"

|"fseek"|"fsetpos"|"ftell"|"rewind"|"clearerr"|"feof"|"ferror"|"perror"
```

# 如此一來只要 input match 到 KEY 和 STDIO 的字串,我們就可以

直接輸出 token,並把字串放入 buf 裡:

#### 5. Identifiers

```
根據 C99 Standard 中的定義:
identifier:
     identifier-nondigit
     identifier identifier-nondigit
     identifier digit
identifier-nondigit:
     nondigit
     universal-character-name
     other implementation-defined characters
nondigit: one of
     abcd
                                    i j
                                              1
                          £
                                           k
                                                 m
                      e
                             g
                          s t u
         n o p q r
                                    V
                                       W
                                           X
                                              y
                                                 Z
         A B C D
                          F
                             G
                                    I
                                              L
                      E
                                       J
                                           K
                                                 M
```

ST

 $\mathbf{R}$ 

V

W

X

Y

Z

N O P Q

由以上式子可以推出,Identifier 是 nondigit 開頭,後面可以再接上 nondigit 或 digit,因此我們直接定義 ID:

並在遇到 ID 時,將 token 印出:

#### 6. Operator

一樣的,我們將所有 operator 收集起來,放到 OP 這個別稱中:

```
OP "+"|"-"|"*"|"/"|"%"|"++"|"--"|"<"|"<="|">"|">="|"=="|"!="|"="|"&&"|"||"|"|"|"\&"
```

而 input 進來如果 match 到 OP, 就將 token 印出:

#### 7. Punctuation

如同 Operator, 收集所有的符號, 放到 PUNC 這個別稱中:

```
PUNC ":"|";"|","|"."|"["|"]"|"("|")"|"{"|"}"
```

而 input 進來如果 match 到 PUNC, 就將 token 印出:

### 8. Integer Constant

根據 C99 Standard 中的定義:

integer-constant:

decimal-constant integer-suffix<sub>opt</sub> octal-constant integer-suffix<sub>opt</sub> hexadecimal-constant integer-suffix<sub>opt</sub>

由於這次要求實作十進位,因此後面兩個不需考慮,而 decimal-constant 的定義如下:

decimal-constant:

nonzero-digit

decimal-constant digit

nonzero-digit: one of

1 2 3 4 5 6 7 8 9

而 integer-suffix 的定義如下:

# integer-suffix:

unsigned-suffix long-suffix<sub>opt</sub>
unsigned-suffix long-long-suffix
long-suffix unsigned-suffix<sub>opt</sub>
long-long-suffix unsigned-suffix<sub>opt</sub>

unsigned-suffix: one of

u U

long-suffix: one of

1 L

long-long-suffix: one of

11 LL

這樣我們可以總結出,整數常數是由非 0 的數字開頭,後面可以接上數字,最後接上一個 optional 的 suffix 因此我們可以定義:

INT ({DIGIT}|[1-9]{DIGIT}\*){IS}?

L (||L||||L|)
U (u|U)
IS ({U}|{L}|{L}{U}|{U}|{U}}

IS 就是所有可能的 integer-suffix, DIGIT 則是 0~9 的數字,比較特別的是,在 C99中,0是屬於八進位,但由於我觀察 testcase中,0 也算是這次的範圍,因此特別把 0 包括進去。

而 input 進來如果 match 到 INT,就將 token 印出:

#### 9. Floating Point Constant

在 C99 Standard 中,Scientific notation 是歸類在 Floating point constant 之中的,但我打算將 scientific notation 放在下一個再來介紹,這邊只說明非 Scientific notation 的 Floating point constant,首先在 Standard 中:

#### decimal-floating-constant:

fractional-constant exponent-part<sub>opt</sub> floating-suffix<sub>opt</sub> digit-sequence exponent-part floating-suffix<sub>opt</sub>

去除掉 Scientific notation,我們可以得到 Floating point constant:

fractional-constant + floating-suffux(opt)

我們再往 fractional-constant 和 suffix 的定義去看

## fractional-constant:

digit-sequence digit-sequence digit-sequence digit-sequence digit-sequence digit-sequence

floating-suffix: one of first one of first one of first firs

digit-seuence 是由數個 0~9 的數字所組成的數字串,照著以上這些定義,我們可以做出以下的 pattern:

```
DIGIT
            [0-9]
   DIGIT_SEQ {DIGIT}+
   FRAC ({DIGIT_SEQ}?"."{DIGIT_SEQ})|({DIGIT_SEQ}".")
   FS
            (f|F|l|L)
22
   DOUBLE {FRAC}{FS}?
```

FRAC 就是 fractional-constant, FS 就是 floating-suffix。

而 input 進來如果 match 到 DOUBLE,就將 token 印出:

```
{DOUBLE} {
        /* Check pragma */
       if(tokenOn == 1) printf("#double:%s\n",yytext);
       strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);
       bufIndex += yyleng;
```

#### 10. Scientific notation

延續剛剛提到的 C99 Standard,扣除掉已經處理的部份,我們可 以知道 Scientific notation 的定義如下:

```
fractional-constant + exponent part + floating-suffix(opt)
                         或是
```

digit-sequence + exponent part + floating-suffix(opt)

而 exponent part 的定義:

```
exponent-part:
```

e sign<sub>opt</sub> digit-sequenceE sign<sub>opt</sub> digit-sequence

sign 就是+和-,有了這些資訊,我們就可以定義出:

```
[Ee][+-]?{DIGIT_SEQ}
Е
        ({FRAC}|{DIGIT_SEQ}){E}{FS}?
SCI
```

E 就是 exponent part。

而 input 進來如果 match 到 SCI,就將 token 印出:

### 11. String & Char Constant

String 的定義如下:

# STR \"(\\(n|t)|[^"\\\n])\*\"

String 是由兩個雙引號包起來的字串,而雙引號中間的多個字元可以是非'/',非雙引號,非換行字元的其他所有字元,由於這次也支援控制字元\n和\t,因此中間也可以是"\n"或"\t",在這邊的\n和\t,是兩個字元(\和n),而不是單個字元(換行字元\n)。

Char 的定義如下:

# CHAR '([^'\\n]|\\(n|t))'

Char 是由兩個單引號包起來的一個字元,這個字元可以是非'/', 非雙引號,非換行字元的其他所有字元,由於這次也支援控制字元\n和\t,因此中間也可以是"\n"或"\t",在這邊的\n和\t是兩個字元(\和n),而不是單個字元(換行字元\n)。

定義完以上的 pattern 後,input 進來如果 match 到 STR 或 CHAR,就將 token 印出:

## 12. Error Handling

我的作法是將所有合法的 pattern 都完整定義出來,如果 scanner 讀到的 input 沒辦法 match 到上面講的所有 pattern(前面 1~11),那麼就是不合法的 input,因此我將最後一個 rule(放在 Rule section 最下面)訂為:

```
200 . {
201          fprintf(stderr, "Error at line %d: %s\n", numL, yytext); exit(1);
202
203          strcpy(&(buf[bufIndex]), yytext);
204          bufIndex += yyleng;
205    }
```

""代表著除了換行字元以外的所有字元,因此如果沒有 match 到前面的 rule,就會執行 fprintf 印出錯誤資訊,並執行 exit(1),

scanner 就會結束。

## 13. Space

由於前面沒有定義到 Space 的 pattern,因此我們必須在明確訂出 Space 的規則,否則 scanner 會將 Space 視為不合法的 input,而 進行 error handling,因此我們定義:

# $\frac{\text{SPACE}}{\text{SPACE}} \quad [ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ ] +$

Space 只有可能由這些字元所構成,而 input match 到 SPACE 時,我們就將它放入 buf,等待印出。