Compilation Polytech Nice Sophia

SI4 / 2021-2022 Erick Gallesio

Corrigé TD 1

Analyse Lexicale

Lex / Flex

Commande upper

Pour mettre en majuscules nous pouvons écrire le fichier lex suivant:

```
1 %{
     #include <ctype.h>
 3
   %}
   .|\n { putchar(toupper(yytext[0])); }
9
   int main() { return yylex(); }
10 int yywrap() { return 1; }
```

Ici, tous les caractères (c'est-à-dire '.' et '\n') sont convertis par la fonction C toupper . Noter que le résultat reconnu par l'expression régulière à gauche est toujours rangé dans la variable yytext . Comme notre expression régulière ne reconnaît qu'un seul caractère, celui-ci est dans yytext[0] .

Note:

La solution utilisée ici n'est pas optimale, puisque nous convertissons tous le caractères, y compris ce qui ne sont pas des minuscules. Une meilleure solution consiste à remplacer la ligne 6 du code précédent par 📑:

```
[a-z] { putchar(toupper(yytext[0])); }
                                        /* Règle inutile, car implicite. */
       { ECHO; }
```

Commande wc

L'écriture de la commande wc est assez simple. Il suffit de déclarer 3 compteurs globaux et de reconnaître les séquences suivantes:

```
1. les mots: c'est une suite caractères qui ne sont pas des séparateurs. L'expression régulière qui les reconnaît: [^ \t\n] .
  Cette expression correspond à l'ensemble de tous les caractères (à cause des crochets [...]) (à cause du caractère ^) sauf l'espace
   ' ', tabulation ( '\t' ) et newline ( '\n' ).
2. les lignes, c'est-à-dire '\n'.
```

3. les autres caractères, c'est-à-dire '.'

On obtient donc =:

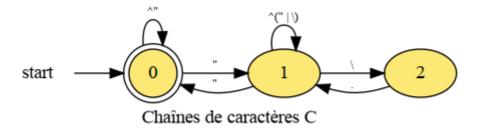
3 Chaînes de caractères C

3.1 Version 1: expressions régulières

Remarque:

On ne s'occupe pas ici des commentaires qui pourraient rendre notre programme incorrect si un commentaire contenait des guillemets.

L'automate de reconnaissance des chaînes de caractères de C est représenté ci-dessous:



L'expression régulière pour reconnaître une chaîne peut donc être: \"([^\"\\]|\\.)*\" . L'écriture est ici un peu compliquée, car il faut mettre un '\' devant les caractères '\' et '"' . Ce que l'on a ici se lit donc comme:

```
1. un '"' de début de chaîne
2. puis une suite (éventuellement vide) de
- 1 caractère qui n'est ni '\' ni '"' OU
- 2 caractères dont le premier est un '\'
3. un '"' final
```

Lorsqu'une chaîne sera reconnue par cette expression régulière, la variable yytext contiendra donc la chaîne reconnue que l'on peut mettre en majuscules caractère par caractère (en faisant attention de ne pas mettre en majuscules le caractère qui suit un '\\').

Quant aux caractères qui sont en dehors des chaînes, ils sont recopiés tels quels (avec la macro ECHO de lex) (voir version1 🖹):

3.2 Version 2: Utilisation de contextes gauches

On déclare ici un nouveau contexte gauche STRING . On a donc les cas suivants:

- si on rencontre '"' dans le contexte INITIAL, on doit armer le contexte STRING
- si on est dans le contexte STRING:
 - si on rencontre un guillemet (c'est obligatoirement le guillemet fermant), on peut donc réarmer le contexte INITIAL
 - si on rencontre un caractère '\\' suivi d'un caractère quelconque, il faut les recopier tels quels (ils sont dans yytext).
 - tous les autres caractères sont affichés en majuscule.

Les règles sont pour les chaînes sont donc (voir version 2 🖹):

4 Commentaires C

4.1 Première version

Il suffit de combiner ici le code de l'exercice précédent sur les chaînes et le code vu en cours. On obtient la première version

```
%x COMMENT
%%
/* strings */
\"([^\"]|\\.)*\"
                    { printf("%s", yytext); }
/* Commentaires classiques */
"/*"
                     { BEGIN COMMENT; }
<COMMENT>"*/"
                     { putchar(' '); BEGIN INITIAL; }
<COMMENT>. \n
  /* Commentaires C++ */
"//".*$
                     { }
  /* Les autres caractères */
.|\n
                         ECHO:
%%
int main()
            { return yylex(); }
int yywrap() { return 1; }
```

4.2 Deuxième version

Pour traiter les commentaires emboîtés, il suffit d'avoir une variable level qui compte le niveau d'imbrication des commentaires. À chaque fois que l'on rencontre /* on incrémente ce compteur et quand on rencontre '*/', on le décrémente. Si level est à zéro, c'est qu'on est en dehors d'un commentaire et les caractères doivent donc être affichés. Il faut pour cela, bien sûr, repasser dans le mode INITIAL.

Le code de la seconde version est donc:

Remarque:

On peut factoriser les deux lignes qui traitent l'ouverture des commentaires. En effet, il faut traiter l'ouverture dans les deux contextes (INITIAL et COMMENT). Comme le code est semblable, on peut écrire (au prix d'un passage inutile dans le contexte COMMENT si on y est déjà):

```
<!NITIAL,COMMENT>"/*" { level += 1; BEGIN COMMENT;}
```

4.3 Troisième version

Ici, on se contente de rajouter une ligne pour reconnaître la fin de fichier à l'intérieur d'un commentaire (c'est à dire dans le contexte gauche COMMENT). La règle s'écrit simplement:

```
<comment><<eof>>> { fprintf(stderr, "EOF while reading a comment\n"); exit(1); }
```

La version finale du programme est disponible dans le fichier uncomment3.1

5 Reconnaissance de nombres

Pour les nombres entiers, l'expression régulière permettant de les reconnaître est:

```
[+-]?[0-9]+
```

c'est-à-dire:

- un signe (facultatif)
- suivi d'au moins un chiffre

Pour les nombres réels sans exposants, nous pouvons écrire:

```
[+-]?([0-9]+\.?[0-9]*)|(\.[0-9]+)
```

L'alternative permet de reconnaître

- les nombres qui ne commencent pas par un point: [0-9]+\.?[0-9]* Noter que le point et les chiffres après ce dernier sont facultatifs, afin de toujours reconnaître les entiers;
- les nombres inférieurs à 1 qui ne comportent pas de 0 devant le point: \.[0-9]+

Pour l'exposant, l'expression est [eE][+-]?[0-9]+ (la lettre e ou E suivie d'un entier signé ou non)

La version finale (nombre avec exposant éventuel) est donc:

```
[+-]?(([0-9]+\.?[0-9]*)|(.[0-9]+))([eE][+-]?[0-9]+)?
```

Comme cette expression est un peu compliquée, on peut en simplifier l'écriture en écrivant les règles lex suivantes:

```
signe [+-]
digit [0-9]
nombre {digit}+
exposant [eE]{signe}?{digit}+

reel {signe}?(({nombre}\.?{digit}*)|\.{nombre}){exposant}?
```

Quant aux règles lex à appliquer, celles-ci sont:

```
%%
{reel} printf("<NOMBRE '%s'>", yytext);
.|\n ECHO;
%%
```

Code complet

6 Évaluation de nombres C

6.1 Une première version

Pour cet exercice, on peut bien sûr se contenter de reconnaître les trois syntaxes de nombres possibles et se reposer sur une fonction capable ensuite de calculer la valeur d'une chaîne dans la base donnée (la fonction Posix strtol par exemple peut être utilisée pour cela).

On obtiendrait =:

Dans cette version:

- les chiffres des nombre hexadécimaux sont soit des chiffres soit des lettres comprises entre a et f (en majuscule ou en minuscule)
- les chiffres de nombre octaux sont compris entre 0 et 7

- les chiffres décimaux ont compris entre 0 et 9, sauf le premier chiffre qui ne peut être 0.

6.2 Version utilisant des contextes gauches

La version précédente nécessite que l'on reconnaisse le nombre entièrement, que l'on stocke donc ses digits dans une chaîne et que l'on convertisse ensuite la chaîne reconnue.

L'utilisation de contextes gauches permet de calculer la valeur du nombre au fur et à mesure. On utilise pour cela 3 contextes gauches (un par base).

On a donc une variable value qui contient toujours la valeur courante du nombre en cours de lecture. Lorsqu'on rencontre un nouveau *digit*, on remplace value par value*base+val(digit) ou val permet de trouver la valeur entière d'un *digit*.

Note:

Une version de cette méthode de calcul d'un nombre (pour la base 10 seulement) est donnée dans le cours 4-1 de *Programmation Procédurale* (fonction atoi).

Une version possible 🖹:

```
%{
   int value = 0;
   void afficher(char *type, int n) {
     printf("Reconnaissance d'un nombre en %s: %d(10) %o(8) %x(16)\n",
            type,n, n, n);
%}
        OCTAL DEC HEXA
%x
%%
"0x"
                        { value = 0; BEGIN HEXA; }
<HEXA>[0-9]
                        { value = 16 * value + *yytext - '0'; }
<HEXA>[a-f]
                       { value = 16 * value + *yytext - 'a' + 10; }
<HEXA>[A-F]
                       { value = 16 * value + *yytext - 'A' + 10; }
                        { afficher("hexadecimal", value); BEGIN INITIAL; }
<HEXA>[^0-9a-fA-F]
                        { value = 0; BEGIN OCTAL; }
                        { value = 8 * value + *yytext - '0'; }
<0CTAL>[0-7]
                        { afficher("octal", value); BEGIN INITIAL; }
<0CTAL>[^0-7]
[1-9]
                        { value = *yytext - '0'; BEGIN DEC; }
<DEC>[0-9]
                        { value = 10 * value + *yytext - '0'; }
                        { afficher("décimal", value); BEGIN INITIAL; }
<DEC>[^0-9]
  /* Les autres caractères */
. \n
                        {;}
int main()
            { return yylex(); }
int yywrap() { return 1; }
```

7 Calculatrice

7.1 Version de base

Le corrigé de la calculatrice est simple. Il est donné ci-dessous

```
calc.l
                        -- Un lexical simple pour une calculette avec variables
#include <stdio.h>
#include "calc.h"
%option noyywrap
%%
[0-9]+
                        { yylval.val = atoi(yytext); return NUMBER; }
[a-zA-Z_][a-zA-Z0-9_]+ { yylval.var = strdup(yytext); return IDENT; }
                        { return PLUS; }
0_0
                        { return MINUS; }
11 * 11
                        { return MULT; }
"/"
                        { return DIV;
"("
                        { return OPEN; }
")"
                        { return CLOSE; }
"="
                        { return EQUAL; }
\n
                        { return EOL; }
[\t]
                        { fprintf(stderr, "Unexpected character %c (%d)\n",
                                           *yytext, *yytext); }
%%
```

Notes:

- Il faut inclure le fichier "calc.h" qui contient les définitions de constantes pour les tokens (PLUS , MINUS , ...), ainsi que la déclaration de la variable partagée yylval .
- Les seuls cas ou il faut faire attention sont les identificateurs et les entiers: Dans ce cas, il faut remplir le bon champ de l'union yylval avant de renvoyer le type token rencontré.
- Pour compiler (le source lex étant dans le fichier calc.lex.c

```
$ lex -o calc.lex.c calc.l
$ gcc -Wall -std=gnu99 calc.c calc.lex.c -o calc
```

Attention:

Lorsqu'on voit un identificateur, il faut penser à faire une copie "fraîche" de la valeur qui est dans yytext. Pour cela, on utilise la fonction strdup. Si on omet de le faire, l'analyseur syntaxique pointera toujours directement yytext, qui est une variable qui peut être modifiée ultérieurement par l'analyseur lexical. Cela veut dire que la lecture d'une nouvelle ligne pourra modifier les valeurs qui ont été rangées dans l'arbre d'analyse syntaxique (Pas bon du tout ⑤).

Analyseur lexical de la calculatrice

7.2 Version étendue

La version étendue de la calculatrice n'est pas compliquée. Il suffit de rajouter les règles suivantes:

```
"quit" { return EOF; }
"#".*$ { }

^"!".*$ { system(yytext+1);}

0x[0-9a-fA-F]+ { yylval.val = strtol(yytext+2, NULL, 16); return NUMBER;}

0[0-7]* { yylval.val = strtol(yytext, NULL, 8); return NUMBER;}
...
```

- 1. La première règle simule l'arrivée d'une fin de fichier dès qu'on voit le mot quit
- 2. La seconde règle permet de sauter les caractères qui suivent un '#' jusqu'à la fin de la ligne. Le texte sauté est donc un commentaire.
- 3. la troisième règle permet de passer le texte qui suit le '!' en début de ligne à la primitive POSIX system.
- 4. Les deux règles suivantes correspondent aux règles que l'on avait vu dans l'exercice précédent.

Analyseur lexical de la calculatrice étendue

8 Espaces et langages de programmation

Avant de commencer, il faut savoir que l'expression - - a est valide en C: elle correspond à la valeur (- (- a)), c'est à dire a . Par contre, l'expression --a sans espace entre les deux tirets correspond à la pré-décrémentation de la variable a .

Par conséquent,

- l'expression -1 est valide et correspond à l'entier +1, alors que
- l'expression --1 n'est pas valide puisque on ne peut pas décrémenter une constante.

La table demandée est donc:

Expression	Valeur	X	y	Valeur sans espace	X	y
x - 1	0	1	2	0	1	2
x1	-2	1	2	erreur		
x 1	2	1	2	erreur		
x 1	0	1	2	0	0	2
x - y	-1	1	2	-1	1	2
xy	3	1	2	erreur		
x y	3	1	2	erreur		
xy	-1	0	2	-1	0	2
-y	-2	1	2	-2	1	2
y	2	1	2	-2	1	2
-у	1	1	1	1	1	1
x y	0	0	1	erreur		
x+y	2	0	1	2	0	1

Comme on peut le voir, les espaces peuvent donc être **significatifs**, même si un analyseur lexical ne renvoie en général pas de lexème correspondant à un espace en tant que tel!