TME3 : Réalisation d'un analyseur syntaxique pour le format de fichier ".vst"

1. Objectifs
2. Etape 1 : Ecriture de l'analyseur lexical
3. Etape 2 : modification de l'analyseur lexical
4. Etape 3 : Ecriture d'un premier analyseur syntaxique

Objectifs

L'objectif de ce TME est de vous familiariser avec les outils **flex** et **bison**, qui sont des outils de la distribution GNU permettant de générer automatiquement des *scanners* (un scanner est un analyseur lexical) et des *parsers* (un parser est un analyseur syntaxique) pour différents formats de fichiers.

Vous allez développer un analyseur lexical (scanner), puis un analyseur syntaxique (parser) pour le sous-ensemble de la grammaire du langage VHDL utilisé par la chaîne de CAO Alliance pour décrire la vue structurelle (format *.vst*). La structure de donnée construite en mémoire est la structure de données *lofig* présentée en cours.

Nous ne vous donnons pas la grammaire du format *.vst* mais vous devrez la construire en analysant la structure du fichier exemple.vst.

Vous pourrez également utiliser le fichier signal.vst qui ne décrit pas un composant complet mais simplement une liste de déclarations de signaux.

Ces deux fichiers sont disponibles dans le répertoire:

```
/users/enseig/encadr/cao/tme3/vst
```

Le sous-ensemble de VHDL visé permet de décrire des composants possédant des ports d'entrée/sortie, des signaux, et d'instancier ces composants en les connectants par les signaux. On fait l'hypothèse que tous les signaux sont de type bit, et il n'est donc pas demandé de traiter les vecteurs de bits.

Etape 1 : Ecriture de l'analyseur lexical

On appelle *token* une suite de caractères lus dans le fichier qu'on cherche à analyser, et correspondant à une expression régulière : mot-clef, identificateur, etc... Le but de cette première étape est d'écrire le fichier *vst.l* définissant les expressions régulières du format *.vst*.

On rappelle qu'en VHDL, les lettres majuscules et minuscules ne sont pas différenciées. Cherchez dans le manuel de **flex** une manière simple de générer un analyseur lexical qui ne fasse pas la différence entre majuscules et minuscules.

1. Etablir la liste des mots clefs du format *.vst*, et en déduire les expressions régulières en langage **flex** permettant de les reconnaître.
2. Etablir la liste des opérateurs du format *.vst*, et écrire les règles en langage **flex** permettant de les reconnaître. On utilisera une classe pour les opérateurs possédant un seul caractère.
3. Etablir la règle de reconnaissance d'un identificateur, sachant qu'un identificateur du VHDL commence toujours par une lettre, suivied'un nombre quelconque de lettres, chiffres ou *underscore*, avec la contrainte que l'on ne doit pas avoir 2 *underscore* successifs.
4. Etablir la règle permettant d'absorber les commentaires, sachant qu'un commentaire commence par "--" et

s'achève en fin de ligne.

5. Etablir la règle permettant d'absorber les caractères d'espace et les caractères de tabulation.

On donne ci-dessous une partie du fichier *vst.l* que vous devez écrire.

```
%{
#include <string.h>
#include <stdio.h>
int yylineno = 1; /* compteur de numero de ligne */
}%
définitions de macro
%%
[ \t]          { /* Rien de rien */ }
\n             {yylineno++;}
regle1         {printf("TOKEN1: %s\n", yytext);}
regle2         {printf("TOKEN2: %s\n", yytext);}
regle3         {printf("TOKEN3: %s\n", yytext);}
%%
int main(void)
{
    yylex();
    return 0;
}
```

Modifiez ce fichier en introduisant les règles manquantes, et définissez les commandes d'affichage qui permettent d'afficher la chaîne de caractères correspondant à chaque token reconnu.

La compilation du fichier *vst.l* s'effectue comme suit, à charge pour vous d'intégrer cela dans un Makefile:

```
flex -t vst.l > vst.yy.c
gcc -Wall -Werror -o scanner vst.yy.c -lfl
```

\texttt{lex} déclare une macro non utilisée dans le cas présent, et il y a donc un avertissement justifié au moment de la compilation. Pour éviter cela, il faut définir dans le prologue du fichier *vst.l* la macro \texttt{YY_NO_UNPUT}.

Etape 2 : modification de l'analyseur lexical

On cherche maintenant à modifier l'analyseur lexical pour qu'il affiche non plus la chaîne de caractères associée à chaque token, mais un entier représentant le type du token reconnu.

Pour cela:

- Définir dans le prologue du fichier *vst.l* un type énuméré qui associe à chaque token un entier définissant son type. On utilise en général des valeurs supérieures à 255 pour les token correspondant à une chaîne de plusieurs caractères, de façon à pouvoir directement utiliser le code ascii du caractère dans le cas d'un token constitué d'un seul caractère.
- Modifier les actions associées aux règles afin qu'elles retournent le type du token. Par exemple :

```
entity {return T_ENTITY;}
```

- Modifier la fonction *main()* pour qu'elle affiche le type des tokens reconnus. On rappelle que *yylex* retourne 0 lorsque la fin de fichier est lue.

Etape 3 : Ecriture d'un premier analyseur syntaxique

Il faut maintenant définir dans le fichier `vst.y` les règles de la grammaire correspondant au format `.vst`. Ce fichier `"vst.y` est utilisé par **bison** pour générer la fonction `.c` constituant l'analyseur lexical. Ces règles de grammaire sont des combinaisons de token reconnus par flex. Dans ce TME, il ne sera pas question d'analyse sémantique ni même d'actions à effectuer lorsqu'une règle est activée. On se borne donc à effectuer l'analyse de syntaxe en s'assurant que les structures grammaticales définies permettent effectivement d'analyser le fichier `exemple.vst`.

Cette étape vise à analyser le fichier `signal.ex`, qui ne constitue qu'une partie du fichier `exemple.vst`. On cherche principalement à traiter le problème général des règles permettant de reconnaître un nombre variable d'arguments (une liste de signaux dans notre cas).

1. Définir les règles de grammaire correspondant à la déclaration des signaux en analysant le contenu du fichier `signal.ex` qui vous est fourni, et implanter ces règles dans le fichier `vst.y`.
2. Dans le fichier `vst.y`, compléter la déclaration des différents token utilisés par le parser susceptibles d'être reconnus par

le scanner.

1. Comme aucune action n'a été associée à chacune des règles de grammaire, vous utiliserez le mode debug de **bison** pour vérifier que l'analyse se passe bien. Pour activer ce mode, il faut utiliser l'option `-t` sur la ligne de commande de **bison** et affecter une valeur non-nulle à la variable globale `yydebug` dans la fonction `main()`.
2. Il faut par ailleurs que **bison** fournisse à **flex** la liste des tokens qu'il utilise. Pour cela, il faut utiliser l'option `-d` dans la ligne de commande de **bison**, pour lui demander de générer un fichier `vst.tab.h` contenant ces définitions. Il faut également modifier le fichier `vst.l` pour inclure le fichier `vst.tab.h` soit inclus dans le fichier `vst.l` et supprimer les définitions de token existantes dans `vst.l`.
3. Il faut enfin modifier la fonction `main()`, qui est maintenant définie dans le fichier `vst.y`, et doit appeler la fonction `yyparse()`.

Voici une ébauche du fichier `vst.y` que vous devez modifier et compléter:

```
%{
#include <string.h>
#include <stdio.h>

extern int      yylex(void);
extern int      yylineno;
extern FILE     *yyin;

int yyerror(char *s)
{
    fprintf(stderr, "%s line %d\n", s, yylineno);
    return 1;
}
}%

%token ...

%%
prod : regle TOKEN
    | ...
    ;
%%

int main(int argc, char *argv[])
{
    if(argc != 2) {
        printf(usage : %s filename\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
}
```

```

yyin = fopen(argv[1],"r");
if(!yyin) {
    printf(cannot open file : %s\n", argv[1]);
    exit(1);
}
yydebug = 1;
yyparse();
return 0;
}
)))

```

La compilation s'effectue comme suit, à charge pour vous d'intégrer cela dans le Makefile. Nous vous rappelons que la compilation de "'flex'" doit dépendre du fichier d'entête généré par flex.

```

{{{
bison -t -d vst.y
gcc -Wall -Werror -o parser vst.tab.c vst.yy.c -lfl
}}}
```

= Etape 4 : Fin de l'écriture de l'analyseur syntaxique =

L'idée est de construire l'analyseur de manière incrémentale de manière incrémentale. La syntaxe de la déclaration des signaux ayant été définie, vous allez, dans cet ordre~:

```

\begin{enumerate}
\itemsep=-.5ex
\item définir les règles de déclaration des ports en partant
de l'exemple \texttt{port.ex} qui vous est fourni~;
\item définir les règles de déclaration du composant en partant
de l'exemple \texttt{component.ex} qui vous est fourni~;
\item définir les règles de déclaration de l'entité en partant
de l'exemple \texttt{entity.ex} qui vous est fourni~;
\item définir toutes les règles nécessaires ? la lecture du fichier
\texttt{exemple.vst}.
\end{enumerate}

```

Vous pouvez faire des validations intermédiaires simplement en déclarant un nouveau symbole de départ gr?ce ?

```

%\small
\begin{verbatim}
%start regle
\end{verbatim}
\normalsize

```

Vous pouvez considérer que le TME est terminé lorsque le parser construit ? partir des deux fichiers vst.l et vst.y est capable de lire et de reconnaître la totalité du fichier exemple.vst.

```

\small
\subsubsection*{signal.ex}
\begin{multicols}{2}
\begin{verbatim}
signal opc      : bit;
signal read     : bit;
signal lock     : bit;
signal a        : bit;
signal d        : bit;
signal ack      : bit;
signal tout     : bit;
signal it_0     : bit;
signal req0     : bit;
signal req1     : bit;
signal gnt0     : bit;
signal gnt1     : bit;
signal sel1     : bit;
signal sel2     : bit;
signal sel3     : bit;
signal sel4     : bit;

```

```

signal sel5    : bit;
signal sel6    : bit;
signal sel7    : bit;
signal sel8    : bit;
signal sel9    : bit;
signal snoopdo: bit;
\end{verbatim}
\end{multicols}
\subsubsection*{port.ex}
\begin{multicols}{2}
\begin{verbatim}
    port (
        clk      : in bit;
        resetn   : in bit;
        ireq     : out bit;
        ignt     : in bit;
        dreq     : out bit;
        dgnt     : in bit;
        opc      : out bit;
        lock     : out bit;
        read     : inout bit;
        a        : inout bit;
        d        : inout bit;
        ack      : in bit;
        tout     : in bit;
        it_0     : in bit;
        it_1     : in bit;
        it_2     : in bit;
        it_3     : in bit;
        it_4     : in bit;
        it_5     : in bit;
        snoopdo  : in bit
    );
\end{verbatim}
\end{multicols}
\subsubsection*{component.ex}
\begin{multicols}{2}
\begin{verbatim}
component PIR3000
    port (
        clk      : in bit;
        resetn   : in bit;
        ireq     : out bit;
        ignt     : in bit;
        dreq     : out bit;
        dgnt     : in bit;
        opc      : out bit;
        lock     : out bit;
        read     : inout bit;
        a        : inout bit;
        d        : inout bit;
        ack      : in bit;
        tout     : in bit;
        it_0     : in bit;
        it_1     : in bit;
        it_2     : in bit;
        it_3     : in bit;
        it_4     : in bit;
        it_5     : in bit;
        snoopdo  : in bit
    );
end component;
\end{verbatim}
\end{multicols}
\subsubsection*{entity.ex}
\begin{verbatim}

```

```

entity EXEMPLE is
  port (
    clk      : in bit;
    resetn   : in bit
  );
end exemple;
\end{verbatim}
\scriptsize
\newpage
\subsubsection*(expemple.vst)
\begin{multicols}{2}
\begin{verbatim}
end exemple;
entity EXEMPLE is
  port (
    clk      : in bit;
    resetn   : in bit
  );
end exemple;

architecture structural of system is
component PIR3000
  port (
    clk      : in bit;
    resetn   : in bit;
    ireq     : out bit;
    ignt     : in bit;
    dreq     : out bit;
    dgnt     : in bit;
    opc      : out bit;
    lock     : out bit;
    read     : inout bit;
    a        : inout bit;
    d        : inout bit;
    ack      : in bit;
    tout     : in bit;
    it_0     : in bit;
    it_1     : in bit;
    it_2     : in bit;
    it_3     : in bit;
    it_4     : in bit;
    it_5     : in bit;
    snoopdo  : in bit
  );
end component;

component PIRAM
  port (
    clk      : in bit;
    resetn   : in bit;
    sel      : in bit;
    opc      : in bit;
    read     : in bit;
    a        : in bit;
    d        : inout bit;
    ack      : out bit;
    tout     : in bit
  );
end component;

component PITTY
  port (
    clk      : in bit;
    resetn   : in bit;
    sel      : in bit;
    opc      : in bit;

```

```

        read  : in bit;
        a    : in bit;
        d    : inout bit;
        ack  : out bit;
        tout : in bit
    );
end component;

component PIBCU
port (
    clk      : in bit;
    req0     : in bit;
    req1     : in bit;
    gnt0     : out bit;
    gnt1     : out bit;
    sel1     : out bit;
    sel2     : out bit;
    sel3     : out bit;
    sel4     : out bit;
    sel5     : out bit;
    sel6     : out bit;
    sel7     : out bit;
    sel8     : out bit;
    sel9     : out bit;
    snoopdo  : out bit;
    resetn   : in bit;
    opc      : in bit;
    read     : in bit;
    lock     : in bit;
    a        : in bit;
    d        : inout bit;
    ack      : inout bit;
    tout     : out bit;
    it       : out bit
);
end component;

signal opc      : bit;
signal read     : bit;
signal lock     : bit;
signal a        : bit;
signal d        : bit;
signal ack      : bit;
signal tout     : bit;

signal it_0     : bit;
signal it_1     : bit;
signal it_2     : bit;
signal it_3     : bit;
signal it_4     : bit;
signal it_5     : bit;

signal req0     : bit;
signal req1     : bit;

signal gnt0     : bit;
signal gnt1     : bit;

signal sel1     : bit;
signal sel2     : bit;
signal sel3     : bit;
signal sel4     : bit;
signal sel5     : bit;
signal sel6     : bit;
signal sel7     : bit;
signal sel8     : bit;

```

```

signal sel9    : bit;
signal snoopdo: bit;

begin

    r3000 : Pir3000
    port map (
        clk      => clk,
        resetn   => resetn,
        ireq     => req0,
        igtnt    => gnt0,
        dreq     => req1,
        dgnt     => gnt1,
        opc      => opc,
        lock     => lock,
        read     => read,
        a        => a,
        d        => d,
        ack      => ack,
        tout     => tout,
        snoopdo  => snoopdo,
        it_0     => it_0,
        it_1     => it_1,
        it_2     => it_2,
        it_3     => it_3,
        it_4     => it_4,
        it_5     => it_5
    );

    rst : piram
    port map (
        clk      => clk,
        resetn   => resetn,
        sel      => sel1,
        opc      => opc,
        read     => read,
        a        => a,
        d        => d,
        ack      => ack,
        tout     => tout
    );

    exc : piram
    port map (
        clk      => clk,
        resetn   => resetn,
        sel      => sel2,
        opc      => opc,
        read     => read,
        a        => a,
        d        => d,
        ack      => ack,
        tout     => tout
    );

    bcu : pibcu
    port map (
        clk      => clk,
        req0     => req0,
        req1     => req1,

        gnt0     => gnt0,
        gnt1     => gnt1,

        sel1     => sel1,
        sel2     => sel2,

```

```

sel3  => sel3,
sel4  => sel4,
sel5  => sel5,
sel6  => sel6,
sel7  => sel7,
sel8  => sel8,
sel9  => sel9,

resetn => resetn,
opc    => opc,
read   => read,
lock   => lock,
a      => a,
d      => d,
ack    => ack,
tout   => tout,
snoopdo=> snoopdo,
it     => it_1
);

ins : piram
port map (
    clk    => clk,
    resetn => resetn,
    sel    => sel3,
    opc    => opc,
    read   => read,
    a      => a,
    d      => d,
    ack    => ack,
    tout   => tout
);

dat : piram
port map (
    clk    => clk,
    resetn => resetn,
    sel    => sel4,
    opc    => opc,
    read   => read,
    a      => a,
    d      => d,
    ack    => ack,
    tout   => tout
);

tty : pitty
port map (
    clk    => clk,
    resetn => resetn,
    sel    => sel5,
    opc    => opc,
    read   => read,
    a      => a,
    d      => d,
    ack    => ack,
    tout   => tout
);

ttz : pitty
port map (
    clk    => clk,
    resetn => resetn,
    sel    => sel9,
    opc    => opc,
    read   => read,

```

```
    a      => a,  
    d      => d,  
    ack    => ack,  
    tout   => tout  
);  
  
end structural;  
\end{verbatim}  
\end{multicols}  
  
\end{document}
```