

Proyecto de Autómatas y Lenguajes

Primeros pasos del compilador final

Objetivos del guión

- Guiarte paso a paso para que partas de tu analizador sintáctico y llegues a un compilador básico que procese adecuadamente un programa básico como

```
main {  
    int x;  
    x = 8;  
    printf x;  
}
```

ENSAMBLAR .l Y .y

1. Definir la estructura de información semántica AS: t13

Asignar información semántica a los tokens y a los no terminales

1. Ajustar includes en el .l

```
#include "alfa.h"  
#include "y.tab.h"
```

1. Asignar valor semántico a los tokens en el .l

```
{IDENTIFICADOR}    {...  
                    strcpy(yylval.atributos.lexema,yytext);  
                    ...}  
{ENTERO}           {...  
                    yylval.atributos.valor_entero=atoi(yytext);  
                    ...}
```

1. Declarar el valor semántico de los tokens en el .y

```
%{  
#include "alfa.h"  
...  
%}  
  
%union {  
    tipo_atributos atributos;  
}  
  
...  
%token <atributos> TOK_CONSTANTE_ENTERA  
%token <atributos> TOK_CONSTANTE_REAL  
%token <atributos> TOK_IDENTIFICADOR
```

...

%%

1. Declarar el valor semántico de los no terminales (no todos son necesarios ahora)

```
%type <atributos> condicional
%type <atributos> comparacion
%type <atributos> elemento_vector
%type <atributos> exp
%type <atributos> constante
%type <atributos> constante_entera
%type <atributos> constante_logica
%type <atributos> identificador
```

Declaración de variables: captura de tipo y clase de la declaración (simular herencia)

1. Variables globales en el .y

```
int
tipo_actual;
int clase_actual;
```

1. Tipos globales en el .h

```
/* CLASES */
#define ESCALAR 1
...
#define VECTOR 3
...

/* TIPOS */
#define INT 1
...
#define BOOLEAN 3
```

1. “Heredar” el tipo y clase de la declaración

```
/*-----
---*/
/*  PRODUCCION 5
                                */
/*-----
---*/
class:  clase_escalar
      {
                                clase_actual = ESCALAR;
                                fprintf(output, ";R5:  <clase> ::=
<clase_escalar>\n");
      }
      ;
/*-----
---*/
/*  PRODUCCION 7
                                */
```

```

/*-----
---*/
clase:  clase_vector
        {
                                clase_actual = VECTOR;
                                fprintf(output, ";R7:  <clase> ::=
<clase_vector>\n");
        }
        ;

/*-----
---*/
/*  PRODUCCION 10
                                */

/*-----
---*/
tipo:   TOK_INT
        {
                                tipo_actual = INT;
                                fprintf(output, ";R10:  <tipo> ::= int\n");
        }
        ;

/*-----
---*/
/*  PRODUCCION 11
                                */

/*-----
---*/
tipo:   TOK_BOOLEAN
        {
                                tipo_actual = BOOLEAN;
                                fprintf(output, ";R11:  <tipo> ::= boolean\n");
        }
        ;

```

Declaración de variables: preparación de la tabla de símbolos

1. Ensambla tu tabla de símbolos en la aplicación del compilador

```
#include "tabla_simbolos.h"  /* O COMO SE LLAME ALLÍ DONDE LA USES */
```

1. Declara tu tabla de símbolos (recuerda que será global) e Inicialízala donde te parezca adecuado

```

tablaSimbolosAmbitos tabla;      /* Tabla de simbolos */

iniciarTablaSimbolosAmbitos(&tabla);

```

1. Amplía tu tabla de símbolos con la información que se te sugiere en los guiones.

```

typedef struct elemento
{
/*
    lexema
    categoría  (variable, parámetro o función)
    clase      (escalar o vector)
    tipo       (entero o booleano)

```

```

    tamaño    (número de elementos de un vector)
    número de variables locales
    posición de variable local
    número de parámetros
    posición de parámetro
*/
...
} elementoTablaSimbolos;

```

1. Añade en la regla en la que se reducirá el identificador en la declaración, el código para insertarlo adecuadamente en la tabla de símbolos (AS:t20)

```

identificador: TOK_IDENTIFICADOR {
    if ((buscarTablaSimbolosAmbitoActual(tabla, $1.lexema, ...)) == OK)
    {
        /* TRATAR EL ERROR DE QUE YA EXISTE */
    }
    else
    {
        insertarTablaSimbolosAmbitos(&tabla, $1.lexema,...,
                                     tipo_actual, calse_actual,... );
    }
}

```

Declaración de variables: escritura del principio del asm:

- **tabla de símbolos**
- ...
- **etiqueta main:**

1. Modifica las reglas necesarias para escribir la tabla de símbolos en un lugar adecuado (también se te sugiere otros lugares en donde escribir diferentes partes del fichero ensamblador)

```

programa: TOK_MAIN{'declaraciones escritural funciones escritura2
sentencias '}
{
    /* Llamada a funciones para escribir el fin del fichero
fichero_ensamblador */
}
;
escritural:
{
    /* Llamada a funciones para escribir la sección data con los mensajes
generales, y la
tabla de símbolos así como todo lo necesario para que lo siguiente que
haya que escribirse
sea main: */
}
escritura2:
{
    /* Aquí ya se podría llamar a la función que escribe inicio main
}
;

```

Parte de sentencias: distinción de declaración y uso de identificadores

1. Modifica las reglas en las que se usa identificador por TOK_IDENTIFICADOR, al menos las siguientes (AS:t40-42)

```
(43) asignacion : TOK_IDENTIFICADOR '=' exp
```

```
(80) exp : TOK_IDENTIFICADOR
```

Enhorabuena, puedes compilar por primera vez el programa

1. Con los siguientes comandos, deberías generar el ensamblador de una versión del programa que sólo escribe declara la variable x pero que al menos compila. No sigas hasta que no consigas eso (estamos suponiendo que el ejecutable se llama alfa, que estás ejecutando en una máquina de 64 bits y que el programa del ejemplo está en el fichero prg1.alf)

```
./alfa prg1.alf prg1.asm  
nasm -felf32 prg1.asm  
gcc -m32 -o prg1 prg1.o alfabib.o
```

PARA LA SEMANA QUE VIENE: Sentencias: gestión de 8 como expresión

1. Añade las acciones semánticas (AS:t52,54,55,57) y escribe el código (utiliza tus librerías) (GC:t20) para procesar la constante_entera como expresión

```
constante_entera: TOK_CONSTANTE_ENTERA  
{  
    $$.tipo = INT;  
    $$es_direccion = 0;  
    $$valor_entero = $1.valor_entero;  
    /* escribe código con tu librería para meter en la pila la constante  
       push dword $1.valor_entero  
    */  
}  
;  
  
...  
constante: constante_entera  
{  
    $$.tipo = $1.tipo;  
    $$es_direccion = $1.es_direccion;  
}  
  
...  
  
exp: constante  
{  
    $$.tipo = $1.tipo;  
    $$es_direccion = $1.es_direccion;  
}
```

;

Sentencias: tratamiento de la asignación

1. Añadir tratamiento semántico y generación de código para la asignación

```
asignacion:      TOK_IDENTIFICADOR '=' exp
{
    if ( (buscarTablaSimbolosAmbitos(tabla, $1.lexema, ...)) no lo encuentra )
    {
        Salir con ERROR
    }
    if (la categoria es FUNCION )
    {
        Salir con ERROR
    }
    if ( la clase es VECTOR )
    {
        Salir con ERROR
    }
    if ( el tipo encontrado en la tabla de símbolos != $3.tipo)
    {
        Salir con ERROR
    }
    /* Generar el código para
    • desapilar la parte derecha de la asignación:  pop dword eax
    • si la expresión es una dirección ($3.es_direccion == 1) (una variable)
        • Acceder a memoria por el valor adecuado: mov dword eax , [eax]
    • realizar la asignación :      mov dword [$1.lexema], eax
```

Sentencias: tratamiento de la impresión : tratamiento de una expresión cuando es un identificador

1. Modifica las reglas en las que la expresión es un identificador. AS:t40,42,56 GC:16

```
exp: TOK_IDENTIFICADOR
{
    if ((buscarTablaSimbolosAmbitos(tabla, $1.lexema, ...)) no lo encuentra )
    {
        Salir con ERROR
    }
    if (categoria recuperada de la tabla es FUNCION)
    {
        Salir con ERROR
    }
    if (clase recuperada de la tabla es VECTOR)
    {
        Salir con ERROR
    }

    $$.tipo=tipo sacado de la tabla de símbolos;
    $$.es_direccion=1;      /* ES UNA VARIABLE */

    /* Escritura en ensamblador de la introduccion en la pila de la dirección del
    identificador: push dword  _$1.lexema */

}
;
```

Sentencias: tratamiento de la escritura

1. Añade la gestión semántica y la generación de código de la regla de escritura de una expresión GC:t52-54

```
escritura: TOK_PRINTF exp
{
    /* Generar el código para
    • Si la expresión es un identificador ($2.es_direccion == 1)
        • Apilar lo que hay en la memoria de la dirección de la cima de la
          pila
                                pop eax
                                mov eax, [eax]
                                push dword eax

    */

    /* Generar código para llamar a la función de impresión adecuada al tipo de
    la expresión call print_int, call print_boolean para $2.tipo == INT y
    BOOLEAN respectivamente */

    /* Generar el código para limpiar la pila y escribir un salto de línea
                                add esp, 4
                                call print_endofline

    */
}
```

Comprobación

1. Comprueba que tu compilador hace la tarea adecuadamente

```
./alfa prg1.alf prg1.asm
nasm -felf32 prg1.asm
gcc -m32 -o prg1 prg1.o alfablib.o
./prg1
8
```