Compiladores U-2017 Informe Proyecto Traductor C a Bash

> Juan Andrés Vivas Julián Briceño

12 de diciembre de 2017

1. Descripción del problema

Se plantea hacer una traducción simple del lenguaje C a Bash, cabe destacar que se está pasando de un lenguaje fuertemente tipado a uno debilmente tipado.

El objetivo es traducir expresiones matemáticas sencillas, lectura de variables, impresiones por pantalla y la estructura de decision if y de repeticion while.

1.1. Alcance

Lograr traducir expresiones matemáticas simples, tales como: sumas, restas, multiplicaciones, divisiones y calculo de modulo. Las expresiones se limitaran a tener un solo tipo de operación.

Se tendran expresiones lógicas las cuales sirven para las estructuras if y while, limitadas a un solo operador lógico.

Se leera una sola variable por la entrada estandar y se acoto a 3 varibles la cantidad que se pueden imprimir.

El tipo de datos en C a usar son int, float y char. A pesar de reconocer los flotantes, al momento de traducir solo se tomara en cuenta su parte entera.

1.2. Especificación del lenguaje fuente

El lenguaje fuente es C reducido, limitado a operaciones matematicas sencillas y las estructuras if y while. Se reconocera las bibliotecas que pueda tener y lo que este dentro de la funcion main sin ningun parámetro.

Tiene los tipos de datos entero, caracter y flotante. Se podran declarar y asignar variables y valores.

Se leera una sola variable por la entrada estandar y la salida se acoto hasta 3 variables.

Todo lo demas no sera reconocido por nuestra gramatica ni traducido.

1.3. Especificación del lenguaje a traducir

El lenguaje de consola Bash (Bourne again shell) interpreta ordenes en una shell de Unix. Interpretara operaciones matematicas simples, comparacion de variables, lectura y escritura de variables por la entrada y salida estandar.

2. Solución al problema planteado

La traduccion se realiza a partir de verificar la correctitud del lenguaje fuente, de lo contrario no se realiza.

Se divide en las siguiente secciones.

2.1. Análisis Léxico

Se encarga de detectar todos los lexemas y pasarlos al analisis sintactico como tokens

Contiene el siguiente conjunto de expresiones regulares:

```
LETRA [a-zA-Z_]
DIGITO [0-9]
{LETRA}({LETRA}|{DIGITO})*
(-)?{DIGITO}+
(-)?{DIGITO}*"."{DIGITO}+
```

Las cuales hacen match para detectar identificadores, tipos de datos, palabras reservadas y valores numericos.

Tambien detecta el siguiente conjunto de caracteres:

Cada expresion regular envia un token al analizador sintactico al igual que cada caracter antes descrito produce un token.

El analizador lexico tambien se encarga de eliminar del lenguaje fuente los espacios en blanco, saltos de linea y tabulaciones. Cuenta saltos de linea y rechaza aquellos caracteres que no coincidan con ningun patron valido definido.

2.2. Análisis Sintáctico

El analisis sintactico se realiza a traves de la siguiente gramatica, el cual recibe los tokens y los agrupa de acuerdo a las reglas de produccion de la gramatica que se presenta a continuacion.

cabecera principal | principal; cabecera: cabecera NUMERAL RESERVADA MENOR ID MAYOR NUMERAL RESERVADA MENOR ID MAYOR cabecera NUMERAL RESERVADA COMILLAS TEXTO COMILLAS NUMERAL RESERVADA COMILLAS TEXTO COMILLAS cabecera NUMERAL RESERVADA MENOR ID PUNTO ID MAYOR NUMERAL RESERVADA MENOR ID PUNTO ID MAYOR; principal: TIPO RESERVADA PARENTESISABR PARENTESISCERR LLAVEABR cuerpo LLAVECERR; cuerpo: asignacion cuerpo | asignacion | declaracion cuerpo | declaracion retornar cuerpo | retornar | scan cuerpo | scan print cuerpo | print | estructura cuerpo | estructura RESERVADA LLAVEABR cuerpo LLAVECERR estructura PTOCOMA cuerpo RESERVADA LLAVEABR cuerpo LLAVECERR estructura PTOCOMA estructura LLAVEABR cuerpo LLAVECERR cuerpo estructura LLAVEABR cuerpo LLAVECERR RESERVADA LLAVEABR cuerpo LLAVECERR cuerpo RESERVADA LLAVEABR cuerpo LLAVECERR | RESERVADA cuerpo; estructura: RESERVADA PARENTESISABR condicional PARENTESISCERR; scan: RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS PRCVAL COMILLAS COMA AMPERSAND ID PARENTESISCERR PTOCOMA; print: RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS TEXTO COMILLAS PARENTESISCERR PTOCOMA RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS TEXTO PRCVAL TEXTO COMILLAS COMA ID PARENTESISCERR PTOCOMA RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS PRCVAL TEXTO COMILLAS COMA ID PARENTESISCERR PTOCOMA RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS TEXTO PRCVAL COMILLAS COMA ID PARENTESISCERR PTOCOMA RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS PRCVAL COMILLAS COMA ID PARENTESISCERR PTOCOMA RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS PRCVAL TEXTO PRCVAL COMILLAS

RESERVADA PARENTESISABR COMILLAS PRCVAL TEXTO PRCVAL TEXTO PRCVAL

COMILLAS COMA ID COMA ID COMA ID PARENTESISCERR PTOCOMA;

COMA ID COMA ID PARENTESISCERR PTOCOMA

condicional:

ID IGUALD ID | NUM IGUALD ID | ID IGUALD NUM | ID MAYOR ID | ID MAYOR ID | ID MENOR ID | ID MENOR_I ID | NUM MAYOR ID | NUM MAYOR_I ID | NUM MENOR ID | NUM MENOR_I ID | ID MAYOR NUM | ID MAYOR I NUM | ID MENOR NUM | ID MENOR I NUM;

retornar:

RESERVADA NUM PTOCOMA | RESERVADA ID PTOCOMA | RESERVADA PARENTESISABR NUM PARENTESISCERR PTOCOMA | RESERVADA PARENTESISABR ID PARENTESISCERR PTOCOMA;

declaracion:

TIPO ID PTOCOMA | TIPO ID IGUAL NUM PTOCOMA | TIPO ID IGUAL COMISIMPLE ID COMISIMPLE PTOCOMA | TIPO ID IGUAL COMISIMPLE NUM COMISIMPLE PTOCOMA | TIPO ID IGUAL ID PTOCOMA;

asignacion:

ID IGUAL ID PTOCOMA | ID IGUAL NUM PTOCOMA | ID SUM_ASSIGN ID PTOCOMA

- ID SUM_ASSIGN NUM PTOCOMA | ID SUB_ASSIGN ID PTOCOMA
- ID SUB ASSIGN NUM PTOCOMA | ID MUL ASSIGN ID PTOCOMA
- ID MUL ASSIGN NUM PTOCOMA | ID IGUAL suma PTOCOMA
 - ID IGUAL resta PTOCOMA | ID IGUAL multi PTOCOMA
- ID IGUAL div PTOCOMA | ID IGUAL ID PORCENTAJE ID PTOCOMA
- ID IGUAL ID PORCENTAJE NUM PTOCOMA
- ID IGUAL NUM PORCENTAJE ID PTOCOMA
- ID IGUAL NUM PORCENTAJE NUM PTOCOMA | ID INC PTOCOMA
- ID DEC PTOCOMA | INC ID PTOCOMA | DEC ID PTOCOMA;

suma:

suma SUMA ID | suma SUMA NUM | ID SUMA ID | NUM SUMA NUM | ID SUMA NUM | NUM SUMA ID ;

resta:

resta MENOS ID | resta MENOS NUM | ID MENOS ID | NUM MENOS NUM | ID MENOS NUM | NUM MENOS ID;

multi:

multi MULTI ID | multi MULTI NUM | ID MULTI ID | NUM MULTI NUM | ID MULTI NUM | NUM MULTI ID;

div:

 div DIV ID | div DIV NUM | ID DIV ID | NUM DIV NUM | ID DIV NUM | NUM DIV ID ;

La tabla de simbolos se implemento con un vector dinamico de tuplas, el cual agrupa el tipo de dato con su identificador.

2.3. Análisis Semántico

Se encarga de verificar que las palabras reservadas esten correctamente ubicadas dentro del lenguaje fuente. Las variables deben ser declaradas antes de ser usadas y al momento de hacer una asignacion los tipos de datos sean iguales.

2.4. Manejo de errores

Empieza en el analisis lexico, lleva la cuenta de las lineas que se van leyendo para poder decir en que linea se ubica un error en el caso de ser detectado, ademas de emitir un mensaje si no se llega a reconocer alguna palabra.

El analisis semantico falla al momento de que no se pueda construir un arbol de derivación correcto a partir de la gramatica definida. Se detiene la traducción y se avisa en que linea esta el error sintactico.

Al momento de revisar la semantica, se valida que todas las variables sean declaradas antes de invocarse, al momento de ser asignadas tengan el mismo tipo de dato y por ultimo que las palabras reservadas coincidan con su ubicación y uso dentro del lenguaje. De lo contrario se detiene la traducción y se emite un mensaje de error con la linea donde se encontro y la variable o palabra reservada involucrada.