PRÁCTICA DE PROCESADORES DE LENGUAJES

Curso 2013 – 2014

Entrega de Septiembre

APELLIDOS Y NOMBRE: GARCÍA PAREDERO, FRANCISCO JAVIER

IDENTIFICADOR: FGARCIA1173

DNI: 51081513P

CENTRO ASOCIADO MATRICULADO: MADRID

CENTRO ASOCIADO DE LA SESIÓN DE CONTROL: MADRID

MAIL DE CONTACTO: GARCIA.PAREDERO@GMAIL.COM

TELÉFONO DE CONTACTO: 617252500

GRUPO (A ó B): B

1. CAMBIOS REALIZADOS EN LOS ANALIZADORES LÉXICO Y SINTÁCTICO	3
1.1. CAMBIOS EN EL ANALIZADOR LÉXICO	3
1.2. CAMBIOS EN EL ANALIZADOR SINTÁCTICO	3
2. EL ANALIZADOR SEMÁNTICO Y LA COMPARACIÓN DE TIPOS	3
2.1. DESCRIPCIÓN DE LA TABLA DE SÍMBOLOS IMPLEMENTADA	4
3. GENERACIÓN DE CÓDIGO INTERMEDIO	4
4. GENERACIÓN DE CÓDIGO FINAL	5
5. INDICACIÓNES ESPECIALES	5
6. GRAMÁTICA	5

1. CAMBIOS REALIZADOS EN LOS ANALIZADORES LÉXICO Y SINTÁCTICO

1.1. CAMBIOS EN EL ANALIZADOR LÉXICO

A nivel léxico no se han realizado cambios en general. Los tokens definidos son exactamente los mismos. Sobre el fichero Scanner.flex, sin embargo se han realizado tres modificaciones menores, se han eliminado ciertas trazas que se habían introducido en la entrega de febrero. En concreto, se trata de las siguientes modificaciones:

• En el reconocimiento de los tokens **if**, **end** e **IDENTIFICADOR**, se había añadido la palabra IF, END e IDENTIFICADOR respectivamente al lexema del token generado, para poder verificar que se estaba realizando un reconocimiento correcto. Esto ha sido eliminado en la presente entrega

1.2. CAMBIOS EN EL ANALIZADOR SINTÁCTICO

A lo largo del desarrollo de la práctica, la gramática ha ido cambiando para adaptarse a las directrices presentadas en las transparencias del curso virtual. Estas modificaciones han sido radicales, de tal modo que puede considerarse que la gramática ha sido prácticamente reescrita de nuevo.

2. EL ANALIZADOR SEMÁNTICO Y LA COMPARACIÓN DE TIPOS

Para realizar el análisis semántico se han creado subclases de la clase NonTerminal únicamente allí donde ha sido necesario, de este modo, en aquellas producciones donde no era necesario propagar información hacia arriba en el árbol, no se ha creado una subclase de NonTerminal.

Entre las acciones semánticas que se han introducido destacan:

- Verificación que el identificador de apertura de un programa o subprograma coincide con el identificador de cierre.
- Introducción de los tipos simples en la tabla de tipos al inicio del análisis. Para ello se ha empleado la clase proporcionada **TypeSimple**, en la que se han añadido constantes para referenciar a los tipos simples del lenguaje, a saber: NUMERO, CADENA y LOGICO.
- Comprobación de que no se declaran símbolos duplicados. Para ello, se emplea una tabla de símbolos en cada ámbito en las que se registran los símbolos según se van declarando. Gracias a estas tablas, puede verificarse si un elemento con el mismo identificador ya ha sido declarado previamente. Esto se hace en las declaraciones de constantes, de tipos,

- En las declaraciones de tipos, los tipos se almacenan en la tabla de tipos, previamente se comprueba que la tabla de tipos no contenga un tipo con el mismo nombre.
- Comprobaciones de tipos: se comprueba que el tipo definido en la declaración es un tipo existente
 - o En las declaraciones de constantes.
 - o En las declaraciones de variables.
 - o En los parámetros de los subprogramas
 - o En los tipos de retorno de las funciones.
- Apertura de nuevos ámbitos en la declaración de subprogramas
- Almacenamiento de los símbolos correspondientes a los parámetros en los subprogramas y el tipo del resultado en el caso de las funciones.
- Comprobación de la existencia de alguna sentencia de tipo return en las funciones.
- La compatibilidad de tipos en las expresiones.

2.1. DESCRIPCIÓN DE LA TABLA DE SÍMBOLOS IMPLEMENTADA

Para la tabla de símbolos se ha empleado la clase SymbolTableIF proporcionada por el framework de desarrollo. En esta tabla se han almacenado elementos de tipo constante, variable, funciones,

La clase SymbolConstant ha sido modificada, añadiéndole una propiedad value para almacenar el valor de la constante.

Para almacenar los campos de los registros, se ha empleado una tabla de símbolos interna dentro de la clase TypeRecord. No se ha empleado la tabla de símbolos global

Para evitar que se distinga entre letras mayúsculas y minúsculas, se ha optado por almacenar los símbolos con su nombre siempre en letras mayúsculas.

3. GENERACIÓN DE CÓDIGO INTERMEDIO

La generación de código intermedio se ha implementado siempre que se ha podido en el interior de las clases no terminales. Esta decisión se ha tomado para aprovechar las ventajas que proporciona un IDE como Eclipse para programar clases java. Para ello se ha creado un método llamado generarCodigoIntermedio en aquellos no terminales que requieran generar o propagar el código.

El juego de instrucciones de código intermedio que se han empleado se almacena en la clase InstructionSet.

4. GENERACIÓN DE CÓDIGO FINAL

Para la generación de código intermedio, se ha creado una estructura en la que existe una clase abstracta Translator de la que heredan los traductores concretos. La clase base tiene un método abstracto translate que devuelve el código correspondiente a la traducción de cada cuádrupla. Este método ha sido implementado por las implementaciones concretas de Translator.

Además, la clase Translator implementa un método traducirOperando que realiza la traducción de los operandos según sean variables globales, parámetros, variables locales, o valores literales.

5. INDICACIÓNES ESPECIALES

Por falta de tiempo, la generación de código final no ha podido finalizarse. Aunque se han probado los test proporcionados del 1 al 7, a partir del 8 no he logrado obtener un resultado satisfactorio. Este test numero 8 prueba la invocación de funciones, y no he logrado definir un registro de activación válido, por lo que he logrado implementar el salto a la función, no he logrado implementar el paso de parámetros ni un retorno correcto.

Aun así realizo la entrega por tratarse de la última posibilidad de hacerla y, dado el considerable trabajo realizado en la asignatura, con la esperanza de que sea suficiente para aprobar. Pues teniendo la teoría aprobada, solo es esta práctica lo que me queda para terminar la carrera.

6. GRAMÁTICA

vacio ::=

start with program;
program ::= axiom
axiom ::= cabecera declaraciones cuerpo error

cabecera ::= PROCEDURE IDENTIFICADOR ABRE_PARENTESIS CIERRA_PARENTESIS IS error tipo ::= IDENTIFICADOR | INTEGER | BOOLEAN tipo_primitivo ::= INTEGER | BOOLEAN valor ::= NUMERO | TRUE | FALSE | CADENA declaraciones ::= declaracion_constantes: declaracion_constantes ::= constante declaracion_constantes | declaracion_registros constante ::= lista_nombres DOS_PUNTOS CONSTANT ASIGNACION valor PUNTO_COMA

lista_nombres ::= IDENTIFICADOR SEPARADOR_COMA lista_nombres

| IDENTIFICADOR

```
| declaracion_variables
registro ::= TYPE IDENTIFICADOR IS RECORD lista_campos END RECORD
PUNTO_COMA
lista_campos ::= IDENTIFICADOR DOS_PUNTOS tipo PUNTO_COMA
lista_campos
            | vacio
declaracion_variables ::= variable declaracion_variables
    | declaracion_subprogramas
variable ::= lista_nombres DOS_PUNTOS tipo PUNTO_COMA
declaracion_subprogramas ::= subprograma declaracion_subprogramas
    | vacio
subprograma ::= funcion
  procedimiento
funcion ::= FUNCTION IDENTIFICADOR ABRE_PARENTESIS
parametros_subprograma CIERRA_PARENTESIS RETURN tipo_primitivo
IS declaraciones cuerpo_funcion
procedimiento ::= PROCEDURE IDENTIFICADOR ABRE_PARENTESIS
parametros_subprograma CIERRA_PARENTESIS
```

IS declaraciones:declaraciones cuerpo

declaracion_registros ::= registro declaracion_registros

```
parametros_subprograma ::= lista_nombres DOS_PUNTOS tipo PUNTO_COMA
parametros_subprograma
            | lista_nombres DOS_PUNTOS tipo
            | vacio;
cuerpo_funcion::= BEGIN lista_sentencias_funcion END IDENTIFICADOR
PUNTO_COMA
lista_sentencias_funcion ::= sentencia_funcion PUNTO_COMA
lista_sentencias_funcion
            | vacio
sentencia_funcion ::= sentencia
            | sentencia_return
sentencia_return ::= RETURN expresion
cuerpo ::= BEGIN lista_sentencias END IDENTIFICADOR PUNTO_COMA
            error
expresion ::= expresion PLUS expresion
            | expresion MAYOR expresion
            | expresion IGUAL expresion
            | expresion OR expresion
            | ABRE_PARENTESIS expresion CIERRA_PARENTESIS
            | llamada_subprograma
            referencia
            | valor
```

```
referencia ::= IDENTIFICADOR
   | acceso_registro
acceso_registro ::= referencia ACCESO IDENTIFICADOR
lista_sentencias ::= sentencia PUNTO_COMA lista_sentencias
            vacio
sentencia ::= sentencia_entrada_salida
    | sentencia_if
            | sentencia_for
            | sentencia_asignacion
    | llamada_subprograma
sentencia_if ::= IF expresion THEN lista_sentencias END IF
    | IF expresion THEN lista_sentencias ELSE lista_sentencias END IF
            error
sentencia_for ::= FOR IDENTIFICADOR IN expresion
  DELIMITADOR_RANGO expresion LOOP lista_sentencias
  END LOOP
sentencia_asignacion ::= referencia ASIGNACION expresion
sentencia_entrada_salida ::= PUT_LINE ABRE_PARENTESIS expresion
CIERRA_PARENTESIS
            | PUT_LINE ABRE_PARENTESIS CADENA CIERRA_PARENTESIS
```

```
parametro ::= valor
| referencia

llamada_subprograma ::= IDENTIFICADOR ABRE_PARENTESIS lista_parametros
CIERRA_PARENTESIS

lista_parametros ::= expresion SEPARADOR_COMA lista_parametros
| expresion
| vacio
```