# Laboratorio de Programación Funcional 2016 Compilador de MiniPascal

May 20, 2016

La tarea consiste en la implementación de un compilador de una versión reducida y simplificada de Pascal, que llamaremos MiniPascal. El compilador deberá realizar las tareas de chequeo de tipos y generación de código C equivalente al programa MiniPascal compilado.

## 1 MiniPascal

La siguiente EBNF describe la sintaxis de MiniPascal, donde  $\langle ident \rangle$  es un identificador válido y  $\langle nat \rangle$  un número natural:

```
::= 'program' \langle ident \rangle ';' \langle defs \rangle \langle body \rangle '.'
\langle program \rangle
\langle \mathit{defs} \rangle
                             ::= \text{`var'} \{\langle ident \rangle \text{ `:' } \langle type \rangle \text{ `;'} \}
\langle type \rangle
                             ::= 'integer' | 'boolean'
                               'array' '[' \langle nat \rangle '...' \langle nat \rangle ']' 'of' \langle type \rangle
                             ::= 'begin' [\langle stmt \rangle \{'; \langle stmt \rangle \}] 'end'
\langle body \rangle
                             ::= \langle ident \rangle \{ (['\langle expr \rangle']' \} := \langle expr \rangle \}
\langle stmt \rangle
                                      'if' \langle expr \rangle 'then' \langle body \rangle 'else' \langle body \rangle
                                      'for' \langle ident \rangle ':=' \langle expr \rangle 'to' \langle expr \rangle 'do' \langle body \rangle
                                      'while' \langle expr \rangle 'do' \langle body \rangle
                                      'writeln' '(' \langle expr \rangle ')'
                                      'readln', '(', \(\langle ident \rangle ')',
\langle expr \rangle
                             ::= \langle ident \rangle \{ ([(\langle expr \rangle)]) \} | (true' | (false' | \langle nat \rangle)) \}
                                     \langle expr \rangle \langle bop \rangle \langle expr \rangle \mid \langle uop \rangle \langle expr \rangle
                             ::= 'or' | 'and' | '=' | '<' | '+' | '-' | '*' | 'div' | 'mod'
\langle bop \rangle
\langle uop \rangle
                             ::= 'not' | '-'
```

```
program ejemplo1;
var
begin
end.
```

Figure 1: Programa más simple posible

```
program ejemplo2;
var w : integer;
    x : boolean;
    y : array [2 .. 4] of integer;
    z : array [1 .. 2] of array [1..4] of integer;
begin
    w := 10;
    x := true;
    y[w-8] := 10;
    z[1][1] := 9
end.
```

Figure 2: Declaración de variables y asignación

Un programa tiene un nombre, una lista (posiblemente vacía) de declaraciones de variables y un bloque **begin—end** compuesto de una secuencia de instrucciones. En la Figura 1 se muestra el ejemplo de programa más simple que cumple con la sintaxis dada por la gramática de MiniPascal. Notar que, aunque no se declaren variables, las palabra clave **var** es mandatoria.

Al declarar una variable se especifica su nombre y su tipo. En MiniPascal hay tres tipos: **integer**, **boolean** y **array**. En la Figura 2 se puede ver un programa en el que se declaran variables de distintos tipos y luego se realizan asignaciones de valores literales a dichas variables. Con respecto a Pascal se agrega la restricción de que no se puede asignar un arreglo a otro, es decir que por ejemplo z[1] := y no es válido.

Además de las asignaciones se tienen instrucciones de: selección **if**—**then**—**else** (no se puede omitir el **else**), iteración **for** y **while**, y de entrada/salida **writeln** y **readln**. Los procedimientos de entrada/salida pueden tomar sólo un parámetro de tipo entero. En la Figura 3 se muestra un ejemplo de un programa que utiliza varias de estas instrucciones.

Las expresiones pueden ser variables (ej. x, a[2]), literales booleanos, literales enteros, aplicación de un operador unario a una sub-expresión y la aplicación de un operador binario a dos sub-expresiones. Los operadores unarios son la negación - y el no lógico **not**. Los operadores binarios son los operadores lógicos **or** y **and**, los operadores de comparación = y <, y los operadores enteros +, -, \*, **div** y **mod**.

```
program ejemplo3;
var i : integer;
     x : integer;
begin
    readln(x);
    \mathbf{if} \ x < 1 \ \mathbf{then}
    begin
        writeln(0)
    end
    else
    begin
        for i := 1 to x do
        begin
            writeln(i)
        \quad \mathbf{end} \quad
    end
end.
```

Figure 3: Instrucciones

El módulo Syntax, provisto en el archivo Syntax.hs, contiene un tipo algebraico de datos Program que representa a los árboles de sintaxis abstracta de programas MiniPascal y una función de parsing, que dada una cadena de caracteres con un programa MiniPascal retorna su árbol de sintaxis abstracta o los errores de sintaxis encontrados al intentar parsear:

```
parser :: String -> Either ParseError Program
```

## 1.1 Chequeos

El compilador debe realizar chequeos de nombres y de tipos, como se describe a continuación. Estos chequeos deben ser realizados por la función del módulo TypeChecker que debe ser implementada como parte de la tarea:

```
{\rm checkProgram} :: {\rm Program} \: - \!\!\!> {\bf Either} \: [{\rm Error}] \: {\rm Env}
```

La función toma como entrada el árbol de sintaxis abstracta de un programa y retorna el ambiente (Env) con las variables definidas en caso de no encontrar errores, o los errores encontrados en otro caso.

#### 1.1.1 Chequeo de Nombres

Se debe chequear que no se usen nombres que no se hayan declarado o que no hayan múltiples declaraciones de un mismo nombre. Si se detectan errores en la declaración de variables no se continua con el chequeo del cuerpo. Por ejemplo,

```
program ejemplo4;
                                  program ejemplo5;
var x : integer;
                                  var x : integer;
    y: integer;
                                       y: integer;
    x : integer;
    y: boolean;
begin
                                  begin
   readln(z);
                                      readln(z);
   for i := 1 to 10 do
                                      for i := 1 to 10 do
   begin
                                      begin
      w := w + z
                                         w := w + z
   end
                                     end
end.
                                  \mathbf{end}.
```

Figure 4: Definiciones Duplicadas

Figure 5: Nombres no definidos

en el programa de la Figura 4 se detectan los siguientes errores:

```
Duplicated Definition: x Duplicated Definition: y
```

mientras que en el programa de la Figura 5 se detectan:

Undefined: z
Undefined: i
Undefined: w
Undefined: w
Undefined: z

Notar que se reporta cada uso del nombre no definido.

## 1.1.2 Chequeo de Tipos

Se debe verificar que los tipos de las variables y expresiones sean correctos. Esto es:

- $\bullet$  Si se quiere acceder a una celda de un arreglo (ej. a[1]) la variable tiene que ser de tipo **array** y el índice tiene que ser una expresión entera.
- En la asignación los tipos de la variable y la expresión coinciden y no son arreglos.
- En la instrucción if la condición es una expresión booleana.
- En el for el iterador y las expresiones de inicio y fin son de tipo entero.
- En el while la condición es booleana.
- El parámetro de writeln es una expresión entera.

```
program ejemplo6;
var i : boolean;
    x : integer;
begin
   readln(i);
   if i and x then
   begin
       \mathbf{writeln}(0)
   end
   else
   begin
       for i := 1 to x do
      begin
          writeln(i)
      end
   end
end.
```

Figure 6: Errores de Tipos

- El parámetro de readln es una variable entera.
- Las sub-expresiones de una expresión tienen los tipos correctos de acuerdo al operador utilizado (ej. en e1 + e2, e1 y e2 deben ser enteros).

Por ejemplo, en la Figura 6 se muestra un programa que generaría los siguientes errores:

```
Expected: integer Actual: boolean
Expected: boolean Actual: integer
Expected: integer Actual: boolean
Expected: integer Actual: boolean
```

Dado que se pasa una variable booleana al **readln**, uno de los operandos del **and** es de tipo entero, el iterador del **for** es booleano y se pasa una expresión booleana al **writeln**.

En la Figura 7 se muestran algunos errores en asignaciones, que son los siguientes:

```
Expected: integer Actual: boolean
Expected: integer Actual: boolean
Type integer is not an array
Expected: integer Actual: boolean
Array assignment: array [1 .. 2] of integer
```

```
program ejemplo7;
var x : integer;
    b : boolean;
    a : array [1..2] of integer;
begin
    x := b or true;
    b := b + 2;
    x[1] := 2;
    a[b] := 8;
    a := a
end.
```

Figure 7: Errores de Tipos en Asignaciones

Asignar el resultado de una expresión booleana a una variable entera, usar un booleano como operando de la suma, utilizar una variable entera como si fuera un arreglo, usar una expresión booleana como índice de un arreglo y asignar a una variable de tipo arreglo.

## 1.2 Generación de Código

Luego de superar de forma exitosa la fase de chequeos, el compilador debe proceder a generar código que pueda ser ejecutado por una máquina. En este caso generaremos código C, que luego pueda ser compilado y ejecutado.

La generación de código será realizada por la función del módulo Generator que debe ser implementada como parte de la tarea:

```
genProgram :: Program -> Env -> String
```

Como las construcciones de MiniPascal y C son similares, la traducción es bastante directa, salvo por algunos detalles que hay que tener en cuenta:

- En C no hay booleanos. Se pueden codificar con enteros, donde 0 es false y distinto de 0 (ej. 1) es true.
- Todos los arreglos en C comienzan en 0.
- Las palabras reservadas de MiniPascal y C no son las mismas, por lo tanto un identificador válido en MiniPascal puede ser una palabra reservada en C. Para resolver esto en la generación se debe agregar un caracter '\_' al comienzo de cada identificador.

Teniendo lo anterior en cuenta, en las figuras 8, 9 y 10 se muestran los códigos generados a partir de los programas de las figuras 1, 2 y 3, respectivamente.

```
#include <stdio.h>
void main() {
}
```

Figure 8: Código generado a partir de ejemplo1

```
#include <stdio.h>
int _w;
int _x;
int _y[3];
int _z[2][4];
void main() {
  _w = 10;
  _x = 1;
  _y[_w - 8 - 2] = 10;
  _z[1 - 1][1 - 1] = 9;
}
```

Figure 9: Código generado a partir de ejemplo2

```
#include <stdio.h>
int _i;
int _x;
void main() {
    scanf ("%d", &_x);
    if (_x < 1){
        printf ("%d\n",0);
    } else {
    for (_i=1;_i <= _x;_i++ ){
        printf ("%d\n",_i);
    };
};
};</pre>
```

Figure 10: Código generado a partir de ejemplo3

# 2 Se Pide

Además de esta letra el obligatorio contiene los siguientes archivos:

- Syntax.hs Módulo que contiene el parser y el AST.
- TypeChecker.hs Módulo de chequeos.
  - Generator.hs Módulo de generación de código.
  - Compiler.hs Programa Principal, importa los tres módulos anteriores y define un compilador, que dado el *nombre* de un programa MiniPascal obtiene el programa de un archivo *nombre.pas*, chequea que sea válido y en caso de serlo genera un archivo *nombre.c* con el código C correspondiente. En otro caso imprime los errores encontrados.
  - ejemploi.pas Programas MiniPascal usados como ejemplos en esta letra.
    - ejemploi.c Programas C generados en caso de que no se encuentren errores en los chequeos.
  - ejemploi.err Mensajes de error impresos por el compilador en caso de que se encuentren errores en los chequeos.

La tarea consiste en modificar los archivos TypeChecker.hs y Generator.hs, implementando las funciones solicitadas, de manera que el compilador se comporte como se describe en esta letra.

Los únicos archivos que se entregarán son TypeChecker.hs y Generator.hs. Dentro de ellos se pueden definir todas las funciones auxiliares que sean necesarias. No modificar ninguno de los demás archivos, dado que los mismos no serán entregados.