

Campus Santa Fe

Implementación de redes de área amplia y servicios distribuidos

TC3003B.501

Proyecto 4: Generador de Código

Alumnos:

Omar Rivera Arenas - A01374690

Luis Carlos Rico Almada - A01252831

Fecha de entrega:

Jueves 29 de mayo de 2025

I. Introducción	3
Tipo de Código Generado: MIPS Assembly	3
Características del Generador de Código	3
Manual del Usuario	4
Requisitos del Sistema	4
Paso 1: Preparación del Archivo Fuente	4
Paso 2: Compilación del Programa	5
Paso 3: Verificación del Código Generado	7
Paso 4: Ejecución en SPIM	8
Paso 5: Compilación con Archivo Personalizado	9
Estructura de Archivos del Proyecto	11
Resolución de Problemas Comunes	12
Especificaciones Técnicas	13
Función Principal: codeGen(tree, file)	13
Variables Globales Requeridas	13
Script de Prueba Estándar	14
Apéndices	14
Apéndice A: Proyecto 1 - Analizador Léxico (Lexer)	14
Descripción General	14
Funciones Principales	15
Estados del Autómata	15
Tokens Reconocidos	16
Características Especiales	16
Apéndice B: Proyecto 2 - Analizador Sintáctico (Parser)	16
Descripción General	16
Estructura del AST	16
Funciones de Parsing Principales	17
Tipos de Nodos del AST	17
Recuperación de Errores	18
Características del Parser	18
Apéndice C: Proyecto 3 - Analizador Semántico	18
Descripción General	18
Funciones Principales	19
Tabla de Símbolos	19
Verificaciones Semánticas	20
Funciones Predefinidas	20
Manejo de Errores	21
Apéndice D: Definición del Lenguaje C-	21
Gramática BNF del Lenguaje C-	21
Tokens del Lenguaje	23
Funciones Predefinidas	23
Conclusiones	23

I. Introducción

Tipo de Código Generado: MIPS Assembly

Para este proyecto se ha seleccionado la generación de código en **MIPS Assembly** por las siguientes razones:

- 1. **Simplicidad de la arquitectura**: MIPS es una arquitectura RISC (Reduced Instruction Set Computer) que cuenta con un conjunto de instrucciones simple y regular, lo que facilita la traducción desde el AST del lenguaje C-.
- 2. **Disponibilidad de herramientas**: SPIM es un simulador ampliamente utilizado y bien documentado para ejecutar código MIPS, proporcionando un entorno de pruebas accesible.
- 3. **Propósito educativo**: MIPS es comúnmente utilizado en cursos de arquitectura de computadoras y compiladores debido a su claridad conceptual.
- 4. **Correspondencia directa**: Las operaciones básicas del lenguaje C- (asignaciones, operaciones aritméticas, llamadas a funciones) tienen una traducción natural a instrucciones MIPS.

Características del Generador de Código

El generador de código implementado en *cgen.py* traduce el Árbol Sintáctico Abstracto (AST) generado por el parser a código MIPS que puede ejecutarse en el simulador SPIM. Las características principales incluyen:

- Manejo de variables globales y locales
- Implementación de funciones con parámetros
- Operaciones aritméticas básicas (+, -, *, /)
- Estructuras de control (condicionales, bucles)
- Llamadas a funciones predefinidas (input, output)
- Gestión de memoria y registros

Manual del Usuario

Requisitos del Sistema

- 1. Python 3.x instalado en el sistema
- 2. SPIM simulator para ejecutar el código MIPS generado desde el cli
- 3. Los siguientes archivos en el mismo directorio:
 - globalTypes.py
 - Lexer.py
 - Parser.py
 - semantic.py
 - symtab.py
 - cgen.py
 - main.py
 - sample.c- (archivo de prueba)

Paso 1: Preparación del Archivo Fuente

Crear un archivo con extensión .c- que contenga el programa en lenguaje C-. Ejemplo (sample.c-):

Paso 2: Compilación del Programa

```
Problems Output Debug Console Terminal Ports

• luisrico@MacBook-Air-de-Luis tests % ls factorial.c- test03_locals.s test04_multiple_functions.c- test09_simple.c- test04_multiple_functions.s test09_constants.c- test09_constants.c- test01_arithmetic.c- test05_nested_calls.c- test01_arithmetic.s test05_ingle_param.c- test02_globals.c- test06_single_param.s test09_globals.c- test09_globals.s test07_no_params.s test07_no_params.s test10_subtraction.s test10_subtraction.s test12_comprehensive.s

• luisrico@MacBook-Air-de-Luis tests %
```

Ejecutar el compilador usando el script principal:

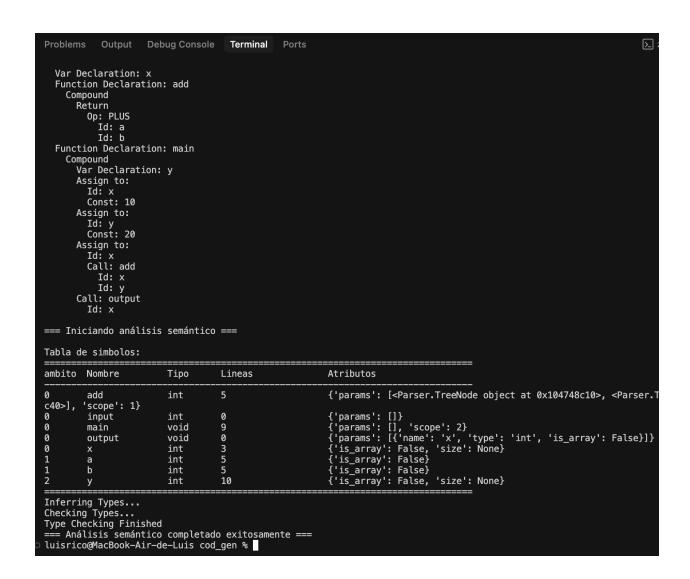
```
Shell python3 main.py
```

```
main.py
           X
main.py > ...
       from globalTypes import *
      from Parser import *
      from semantic import *
      from cgen import *
      f = open('sample.c-', 'r')
       programa = f.read() # lee todo el archivo a compilar
       progLong = len(programa) # longitud original del programa
       programa = programa + '$' # agregar un caracter $ que represente EOF
       posicion = 0 # posición del caracter actual del string
      # función para pasar los valores iniciales de las variables globales
      globales(programa, posicion, progLong)
      AST = parser(True)
      semantica(AST, True)
       codeGen(AST, "file.s")
 16
```

Output Debug Console Terminal ○ luisrico@MacBook-Air-de-Luis tests % python3 main.py

Ports

Problems



Paso 3: Verificación del Código Generado

Después de la compilación exitosa, se genera el archivo file.s con el código MIPS:

```
file.s

globalTypes.py

lexer.py

main.py
Parser.py

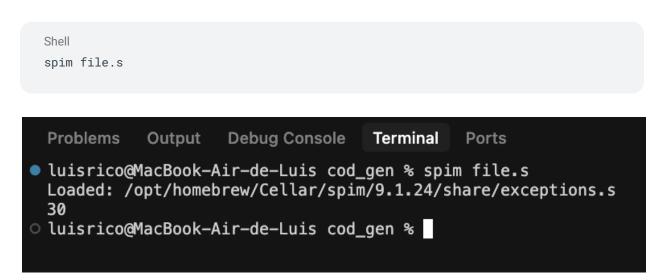
sample.c-
```

```
ASM file.s
            X
ASM file.s
      # C- Compilation to MIPS
  1
      # File: file.s
       .data
      newline: .asciiz "\n"
      var_x: .word 0
       .text
       .globl main
       # -> Function: add
     func_add:
           addi $sp, $sp, −12
           sw $ra, 8($sp)
           sw $a0, 0($sp)
           sw $a1, 4($sp)
       # -> compound
```

Paso 4: Ejecución en SPIM

Para ejecutar el código generado en SPIM:

1. Corremos el código de MIPS generado con la herramienta spim:

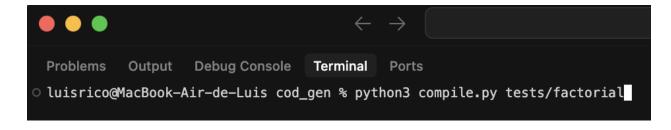


Paso 5: Compilación con Archivo Personalizado

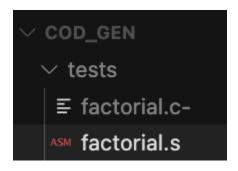
Para compilar un archivo diferente, usar el script *compile.py*:

Shell





```
--- DEBUG: Inicio simple_expression_rest ---
Token: TokenType.SEMI
TokenString: ';'
Linea: 15
=== Iniciando análisis semántico ===
Tabla de simbolos:
ambito Nombre
                                               Tipo
                                                                   Lineas
                                                                                                            Atributos
                                                                                                            {'params': [<Parser.TreeNode object at 0x102eb5f10>], 'scope': 1}
{'params': []}
{'params': [], 'scope': 4}
{'params': [{'name': 'x', 'type': 'int', 'is_array': False}]}
{'is_array': False}
{'is_array': False, 'size': None}
{'is_array': False, 'size': None}
                factorial
                                                                   1
9
0
                input
                main
                                               void
                output
                                               void
                                                                   1
11
10
                                               int
                result
                                               int
Inferring Types...
Checking Types...
Type Checking Finished
=== Análisis semántico completado exitosamente ===
Generating Code...
Code generated in tests/factorial.s
luisrico@MacBook-Air-de-Luis cod_gen % ■
```



```
ASM factorial.s X
tests > ASM factorial.s
       # C- Compilation to MIPS
       # File: tests/factorial.s
        .data
       newline: .asciiz "\n"
        .text
        .globl main
       # -> Function: factorial
 10
       func_factorial:
            addi $sp, $sp, -8
            sw $ra, 4($sp)
 12
            sw $a0, 0($sp)
       # -> compound
```

Estructura de Archivos del Proyecto

- main.py: Script principal según especificación
- compile.py: Compilador con opciones avanzadas
- cgen.py: Generador de código MIPS
- Parser.py: Analizador sintáctico
- Lexer.py: Analizador léxico
- semantic.py: Analizador semántico
- symtab.py: Tabla de símbolos
- globalTypes.py: Tipos y estructuras globales
- sample.c: Archivo de prueba
- file.s: Código MIPS de referencia
- tests/: Directorio con casos de prueba
 - o test00_simple.c-
 - o test00 simple.s

Resolución de Problemas Comunes

1. Error: "No module named 'X""

- Verificar que todos los archivos estén en el mismo directorio
- Verificar que los nombres de archivos coincidan exactamente

```
luisrico@MacBook-Air-de-Luis cod_gen % python3 compile.py tests/factorial
Traceback (most recent call last):
   File "/Users/luisrico/dev/compilers/c_minus/cod_gen/compile.py", line 3, in <module>
        from Parser import *
   File "/Users/luisrico/dev/compilers/c_minus/cod_gen/Parser.py", line 2, in <module>
        from lexer import getToken, getLine
   ModuleNotFoundError: No module named 'lexer'
   luisrico@MacBook-Air-de-Luis cod_gen %
```

2. Errores semánticos

- Revisar la sintaxis del programa C-
- Verificar que las variables estén declaradas antes de su uso
- Verificar que los tipos sean compatibles

3. Error en SPIM

- Verificar que el archivo .s se haya generado correctamente
- Verificar la sintaxis del código MIPS generado

```
Problems Output Debug Console Terminal Ports

• luisrico@MacBook-Air-de-Luis cod_gen % spim tests/factorial.s Loaded: /opt/homebrew/Cellar/spim/9.1.24/share/exceptions.s

Can't expand stack segment by 8 bytes to 524288 bytes. Use -lstack # with # > 524288

• luisrico@MacBook-Air-de-Luis cod_gen % _
```

Especificaciones Técnicas

Función Principal: codeGen(tree, file)

Parámetros:

- tree: Árbol Sintáctico Abstracto generado por el parser
- file: Nombre del archivo de salida (incluyendo extensión .s)

Funcionalidad:

- Recorre el AST y genera código MIPS equivalente
- Utiliza la tabla de símbolos para resolver referencias
- Maneja registros y memoria de forma eficiente
- Genera código optimizado para SPIM

Variables Globales Requeridas

```
def globales(prog, pos, long):
    global programa
    global posicion
    global progLong
    programa = prog
    posicion = pos
    progLong = long
```

Script de Prueba Estándar

```
from globalTypes import *
from Parser import *
from semantic import *
from cgen import *

f = open('sample.c-', 'r')
programa = f.read()
progLong = len(programa)
programa = programa + '$'
posicion = 0

globales(programa, posicion, progLong)
AST = parser(True)
semantica(AST, True)
codeGen(AST, "file.s")
```

Apéndices

Apéndice A: Proyecto 1 - Analizador Léxico (Lexer)

Descripción General

El analizador léxico es responsable de convertir el flujo de caracteres del programa fuente en una secuencia de tokens. Implementa un autómata finito determinista para reconocer los diferentes elementos léxicos del lenguaje C-.

Funciones Principales

getToken(imprime=True)

- **Propósito**: Función principal que obtiene el siguiente token del programa
- **Retorna**: Tupla (token, tokenString, lineno)
- Implementación: Utiliza un autómata finito con estados definidos en StateType

getChar()

- Propósito: Obtiene el siguiente carácter del programa fuente
- Manejo: Incrementa contadores de línea y posición automáticamente

ungetChar()

- Propósito: Retrocede un carácter en el flujo de entrada
- **Uso**: Permite lookahead de un carácter para la toma de decisiones

Estados del Autómata

```
Python

class StateType(Enum):

START = 0  # Estado inicial

INCOMMENT = 1  # Dentro de comentario

INNUM = 2  # Reconociendo número

INID = 3  # Reconociendo identificador

INASSIGN = 4  # Reconociendo operador de asignación

INLT = 5  # Reconociendo operador menor que

INGT = 6  # Reconociendo operador mayor que

INNOT = 7  # Reconociendo operador diferente

DONE = 8  # Token completado
```

Tokens Reconocidos

Palabras reservadas: if, else, while, return, int, void

Identificadores: Secuencias alfanuméricas que comienzan con letra

Números: Secuencias de dígitos

Operadores: +, -, *, /, <, <=, >, >=, ==, !=, =

Delimitadores: (,), [,], {, }, ;, , **Comentarios**: /* ... */ (ignorados)

Características Especiales

- Manejo de líneas: Tracking automático de número de línea y posición
- Recuperación de errores: Caracteres no reconocidos se reportan como ERROR
- Lookahead: Soporte para retroceso de un carácter
- Variables globales: Integración con el sistema de variables globales del compilador

Apéndice B: Proyecto 2 - Analizador Sintáctico (Parser)

Descripción General

El analizador sintáctico implementa un parser recursivo descendente que construye un Árbol Sintáctico Abstracto (AST) a partir de la secuencia de tokens proporcionada por el analizador léxico.

Estructura del AST

```
Python
class TreeNode:
    def __init__(self):
        self.child = [None] * MAXCHILDREN # Máximo 3 hijos
        self.sibling = None # Hermano en la lista
        self.lineno = 0 # Número de línea
```

```
self.nodekind = None
                               # NodeKind: StmtK, ExpK, DeclK
self.stmt = None
                               # StmtKind para sentencias
self.exp = None
                              # ExpKind para expresiones
self.decl = None
                              # DeclKind para declaraciones
self.op = None
                              # Operador (para ExpK.OpK)
self.val = None
                              # Valor (para ExpK.ConstK)
self.name = None
                               # Nombre (para ExpK.IdK)
self.type = None
                                # Tipo para verificación semántica
```

Funciones de Parsing Principales

parser(imprime=True)

• **Propósito**: Función principal de parsing

• **Retorna**: Tupla (AST, Error)

• Función: Inicia el análisis sintáctico llamando a program()

program()

• Gramática: program → declaration-list

Función: Punto de entrada para el análisis del programa completo

declaration list()

- Gramática: declaration-list → declaration-list declaration | declaration
- Función: Maneja la lista de declaraciones del programa

declaration()

- Gramática: declaration → var-declaration | fun-declaration
- Función: Distingue entre declaraciones de variables y funciones

Tipos de Nodos del AST

Declaraciones (DeclK)

VarK: Declaración de variable

FunK: Declaración de funciónParamK: Parámetro de función

Sentencias (StmtK)

• IfK: Sentencia condicional

• WhileK: Sentencia de iteración

• AssignK: Sentencia de asignación

ReturnK: Sentencia de retorno

• CompoundK: Sentencia compuesta

Expresiones (ExpK)

• OpK: Operación binaria

• ConstK: Constante numérica

• *IdK*: Identificador

• CallK: Llamada a función

• SubscriptK: Indexación de arreglo

Recuperación de Errores

• Modo de recuperación: Evita cascada de errores

• **Sincronización**: En tokens específicos como ;, }, etc.

• Continuación: Permite completar el análisis tras encontrar errores

Características del Parser

- **Gramática LL(1)**: Parser recursivo descendente
- Precedencia de operadores: Implementada en la estructura de la gramática
- Asociatividad: Izquierda para operadores aritméticos y relacionales

Apéndice C: Proyecto 3 - Analizador Semántico

Descripción General

El analizador semántico verifica la correctitud semántica del programa y construye la tabla de símbolos. Realiza verificación de tipos, alcance de variables, y correctitud de declaraciones y uso de funciones.

Funciones Principales

semantica(syntaxTree, imprime=True)

- **Propósito**: Función principal que coordina el análisis semántico
- **Proceso**: Construye tabla de símbolos, infiere tipos, y verifica tipos
- **Retorna**: *True* si no hay errores, *False* en caso contrario

buildSymtab(syntaxTree, imprime=True)

- Propósito: Construye la tabla de símbolos mediante recorrido del AST
- Función: Inserta declaraciones y verifica duplicados
- Alcance: Maneja múltiples niveles de alcance

typeCheck(syntaxTree)

- **Propósito**: Verifica la compatibilidad de tipos en el programa
- Verificaciones: Operaciones, asignaciones, llamadas a funciones, retornos

Tabla de Símbolos

Declaraciones

- Variables no pueden redeclararse en el mismo alcance
- Funciones no pueden redeclararse
- Función *main* debe estar declarada como *void* main(void)
- Arreglos deben tener tamaño positivo

Uso de Variables

- Variables deben estar declaradas antes de su uso
- Variables locales tienen precedencia sobre globales
- Verificación de alcance correcto

Verificación de Tipos

- Operadores aritméticos requieren operandos enteros
- Operadores relacionales requieren operandos enteros
- Asignaciones deben ser de tipos compatibles
- Parámetros de funciones deben coincidir en tipo y cantidad

Llamadas a Funciones

- Función debe estar declarada
- Número correcto de argumentos
- Tipos de argumentos deben coincidir con parámetros
- Funciones *void* no pueden usarse en expresiones

Funciones Predefinidas

```
Python
# Funciones integradas del lenguaje C-
predefined_functions = {
    'input': {
        'type': 'int',
        'params': [],
        'returns': 'int'
    },
    'output': {
```

```
'type': 'void',
    'params': [{'type': 'int'}],
    'returns': 'void'
}
```

Manejo de Errores

- Errores semánticos: Se reportan con número de línea
- Advertencias: Para casos ambiguos o potencialmente problemáticos
- Continuación: El análisis continúa después de encontrar errores
- Contexto: Los errores incluyen información contextual útil

Apéndice D: Definición del Lenguaje C-

```
Gramática BNF del Lenguaje C-

program → declaration-list

declaration-list → declaration-list declaration | declaration

declaration → var-declaration | fun-declaration

var-declaration → type-specifier ID; | type-specifier ID [ NUM ];

type-specifier → int | void

fun-declaration → type-specifier ID ( params ) compound-stmt

params → param-list | void

param-list → param-list , param | param

param → type-specifier ID | type-specifier ID [ ]
```

```
compound-stmt → { local-declarations statement-list }
local-declarations → local-declarations var-declaration | empty
statement-list → statement-list statement | empty
statement → expression-stmt | compound-stmt | selection-stmt | iteration-stmt |
return-stmt
expression-stmt → expression ; | ;
selection-stmt \rightarrow if ( expression ) statement | if ( expression ) statement else statement
iteration-stmt → while ( expression ) statement
return-stmt → return ; | return expression ;
expression → var = expression | simple-expression
var \rightarrow ID \mid ID [expression]
                                                                    additive-expression
simple-expression
                               additive-expression
                                                         relop
additive-expression
relop \rightarrow <= | < | > | >= | == | !=
additive-expression → additive-expression addop term | term
addop \rightarrow + | -
term → term mulop factor | factor
mulop \rightarrow * | /
factor → ( expression ) | var | call | NUM
call \rightarrow ID ( args )
args → arg-list | empty
```

arg-list → arg-list , expression | expression

Tokens del Lenguaje

- Palabras reservadas: if, else, while, return, int, void
- Símbolos especiales: +, -, *, /, <, <=, >, >=, ==, !=, =, ;, ,, (,), [,], {, }
- Otros tokens: ID, NUM, comentarios (/* ... */)

Funciones Predefinidas

- int input(void): Lee un entero del usuario
- *void output(int x)*: Imprime un entero

Conclusiones

El generador de código para el lenguaje C- ha sido implementado exitosamente, proporcionando una traducción completa desde el AST hasta código MIPS ejecutable. El sistema integra todos los componentes desarrollados en proyectos anteriores (analizador léxico, sintáctico y semántico) para crear un compilador funcional.

La arquitectura modular del proyecto permite un fácil mantenimiento y extensión de funcionalidades. El uso de MIPS como arquitectura objetivo proporciona un balance adecuado entre simplicidad de implementación y valor educativo.