



COMPILADORES E INTERPRETES

PROYECTO 3

ESTUDIANTES:

ESTEFANI VALVERDE

KEINGELL MOODIE

PROFESOR

ALLAN RODRIGUEZ

I SEMESTRE 2025

**Manual de usuario:** instrucciones de compilación, ejecución y uso bien detalladas.

#### Requisitos previos

Antes de compilar el proyecto, asegúrese de tener instalado:

- Java Development Kit (JDK) 17 o superior.
- Gradle 7.5 o superior.
- Las siguientes librerías:
  - JFlex (generador de analizadores léxicos para Java).
  - CUP (Constructor of Useful Parsers, generador de analizadores sintácticos).
  - Java CUP Runtime (para ejecutar el parser generado por CUP)
    - QtSpim 9.1 instalado

A la hora de crear el proyecto asegúrese de que el proyecto contenga un archivo `build.gradle` y

la estructura estándar:

`/src`

`/main`

`/java`

`build.gradle`

- Compilar el proyecto
  - Ejecute el siguiente comando:
- Ejecutar el programa
- Una vez compilado, ejecute el proyecto con:

`gradle run`

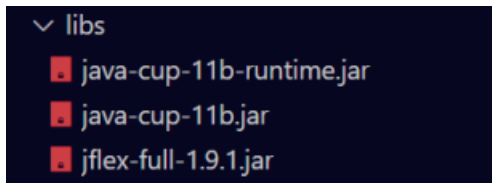
(Opcional) Limpiar archivos compilados

- Si desea limpiar los archivos generados por la compilación:

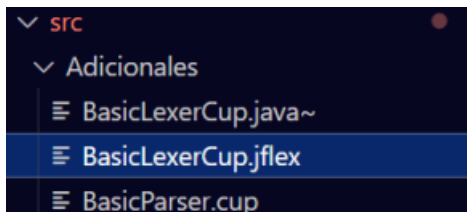
`gradle clean`

Pruebas de funcionalidad: Incluir screenshots.

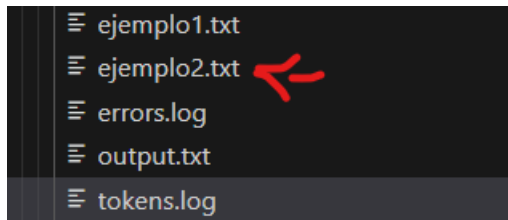
1 Como primer paso se debe tener incluidas las librerías de Jflex y Cup en la carpeta libs.



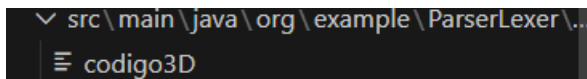
2 Como segundo paso se debe tener incluida la gramática elaborada en la asignación de la tarea 1 en los archivos .jflex y .cup para generar los archivos creados por el analizador léxico y sintáctico.



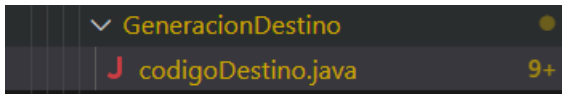
3 Un archivo de prueba que se utilizará para poner en practica el lenguaje creado con la gramática y hacer sus análisis léxicos, sintácticos, semánticos, como su código de 3 direcciones y código destino



4 Ya que este proyecto es el final, también es necesario incluir el archivo de Código de tres direcciones creado a base de nuestro lenguaje.



5 En esta etapa final a base del código de tres direcciones tenemos que generar nuestro camino a nuestro código destino que será reflejado en el programa QtSpim, esto se validara en el siguiente archivo.



6 Ya con esto se puede pasar al momento de ejecución, ejecutando el programa en el archivo main que es el App.java

```
Run main | Debug main | Run main with Continuous Mode | Run | Debug
public static void main(String[] args) {

    try {
        /* Genera los archivos de la carpeta ParserLexer */
        //app.generarLexerParser();

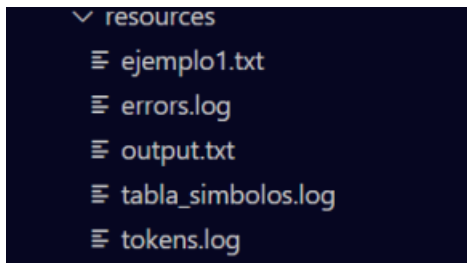
        /* Hace solo LEXER */
        //app.ejecutarLexer();

        /* Hace LEXER Y PARSER */
        app.ejecutarLexerParser();
        System.out.println(x:"Proceso completado exitosamente");
    } catch (Exception e) {
        try {
            FileManager.writeFile(ERROR_FILE, "Error: " + e.getMessage());
        } catch (IOException ioEx) {
            System.err.println("Error al escribir log: " + ioEx.getMessage());
        }
        System.err.println("Error durante el análisis: " + e.getMessage());
        e.printStackTrace();
    }
}
```

7 Inmediatamente el programa generara los archivos BasicLexerCup.java, parser.java y sym.java quienes son archivos generados por el Jflex y el Cup, donde se harán todos los análisis antes mencionados.



8 El programa en su tiempo de ejecución va generar los archivos de error, tabla de símbolos y los tokens.



9 Por consola también se van a reflejar la mayoría de los análisis en ejecución, se va reflejar su código de tres direcciones y su código destino con éxito.

```
Inicializando analizador lexico...
Analizador lexico inicializado correctamente.
ErrorHandler conectado desde lexer a parser
Iniciando análisis sintáctico...
Variable agregada: msg:string en scope: global
Entrando al scope: main
Variable agregada: var3:int en scope: main
Variable agregada: var4:int en scope: main
Entrando al scope: main_block_1
Entrando al scope: main_block_1_block_2
Saliendo del scope: main_block_1_block_2
Saliendo del scope: global
Variable agregada: i:int en scope: global
Temp =====> t27Valor =====> int
Entrando al scope: global_block_3
Variable agregada: msg1:string en scope: global_block_3
Saliendo del scope: global_block_3
Variable agregada: var1:int en scope: global
Entrando al scope: global_block_4
Temp =====> t34Valor =====> desconocido
Saliendo del scope: global_block_4
Variable agregada: x1:int en scope: global
Variable agregada: array:int[int] en scope: global
Temp =====> t45Valor =====> int
Variable agregada: x:int en scope: global
Variable agregada: array1:int[int][int] en scope: global
Temp =====> t54Valor =====> int
Saliendo del scope: global
Entrando al scope: f1
Variable agregada: num1:int en scope: f1
Variable agregada: num2:int en scope: f1
```

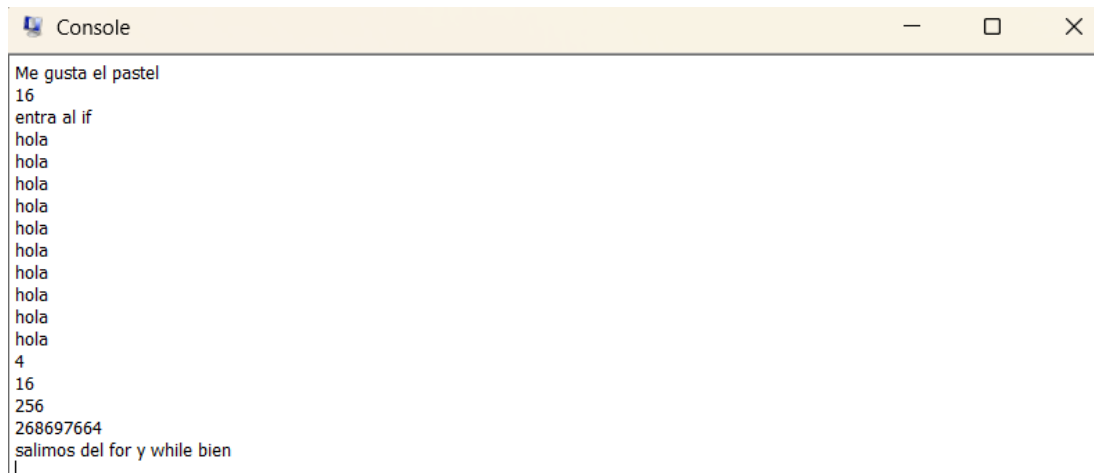
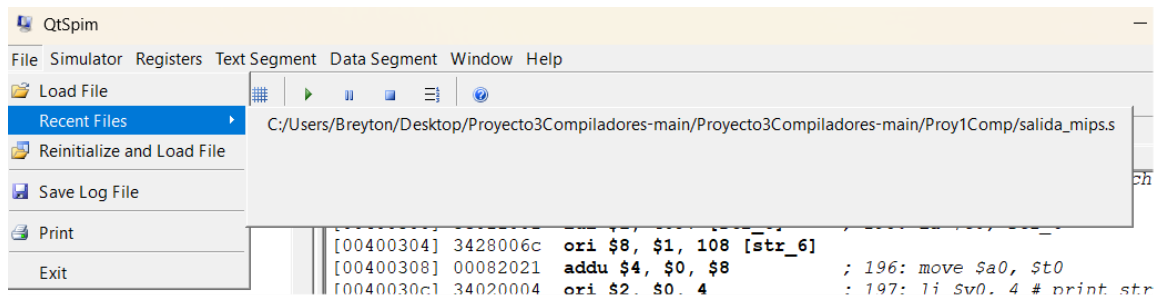
```
=== TABLA DE SÍMBOLOS ===
Scope: main_block_1
Scope: global_block_3
  msg1:string
Scope: global_block_4
Scope: global
  msg:string
  i:int
  var1:int
  x1:int
  array:int[int]
  x:int
  array1:int[int][int]
  f1:function(int_num1,int_num2)->int
  f2:function(int_num1,string_num2)->string
Scope: main
  var3:int
  var4:int
Scope: f1
  num1:int
  num2:int
Scope: f2
  num1:int
  num2:string
Scope: main_block_1_block_2
=====
```

=== CÓDIGO INTERMEDIO ===

```
t1 = "hola";
declaracion_global_1: msg = t1;
INICIO_main:
t2 = 2;
t3 = "Me gusta el pastel";
llamada_1: t4 = call f2([t2, t3]);
t5 = 2;
t6 = 4;
llamada_2: t7 = call f1([t5, t6]);
t8 = 5;
declaracion_2: var3 = t8;
t9 = 6;
declaracion_3: var4 = t9;
t10 = var3;
t11 = 5;
t12 = t10 == t11;
t13 = var4;
t14 = 6;
t15 = t13 == t14;
t16 = t12 && t15;
INICIO_if_1:
if (t16) goto if_1_true;
goto FIN_if_1_bloque;
```

```
Código intermedio guardado en: C:\Users\le\Parser\Lexer\resources\codigo3D
Liberado registro $t0 para temporal t1
Liberado registro $t1 para temporal t2
Liberado registro $t2 para temporal t3
Liberado registro $t3 para temporal t4
Liberado registro $t4 para temporal t5
Liberado registro $t5 para temporal t6
Liberado registro $t6 para temporal t7
Liberado registro $t7 para temporal t8
Liberado registro $t8 para temporal t9
Liberado registro $t9 para temporal t10
Liberado registro $t0 para temporal t11
Liberado registro $t3 para temporal t14
Liberado registro $t2 para temporal t13
Liberado registro $t1 para temporal t12
Liberado registro $t4 para temporal t15
Liberado registro $t5 para temporal t16
No se reconoce patrón para línea:
Liberado registro $t6 para temporal t17
No se reconoce patrón para línea:
Liberado registro $t7 para temporal t19
No se reconoce patrón para línea:
Liberado registro $t8 para temporal t21
Liberado registro $t0 para temporal t23
Liberado registro $t9 para temporal t22
```

10 En el programa QtSpim se verán los resultados del código intermedio por consola, recordar cargar el archivo y correrlo.



### **Descripción del problema**

Incluyendo el proyecto 1 y proyecto 2 que se basan en los análisis léxico, sintáctico y semántico con sus correcciones, esta etapa 3 del proyecto consiste en la generación de código destino, debe utilizarse el código 3D generado por el CUP durante el análisis semántico para, basado en el, generar código MIPS.

## **Diseño del programa**

El programa desarrollado implementa un compilador básico para un lenguaje de alto nivel personalizado con sintaxis simplificada (tipo pseudocódigo) que genera código intermedio (3D) y lo traduce a código ensamblador MIPS. El diseño se centra en modularidad, legibilidad, y una transición clara entre las fases del compilador: análisis, traducción y ejecución.

### **Decisiones de Diseño**

#### **1. Separación por fases:**

- Separamos claramente las etapas de análisis léxico/sintáctico, generación de código intermedio (3D), y traducción a MIPS para facilitar el mantenimiento y escalabilidad.

#### **2. Representación de código intermedio:**

- Utilizamos una sintaxis de tres direcciones (3D) para representar instrucciones en forma  $tX = \text{operación}$ , lo que facilita su traducción directa a registros en MIPS.
- Esta representación es clave para manejar expresiones, llamadas, asignaciones, arreglos y estructuras de control de forma uniforme.

#### **3. Asignación de registros:**

- Se implementó un sistema dinámico de asignación de registros temporales (\$t0-\$t7, \$f0-\$f31), con un mecanismo de asignación y liberación mediante mapas (HashMap).
- Esto permite reutilizar registros de forma eficiente sin colisiones entre llamadas a funciones o ciclos.

#### **4. Traducción a MIPS:**

- Cada patrón de 3D tiene su correspondiente función de traducción: operaciones aritméticas, asignaciones, llamadas a funciones, arreglos, ciclos for, condicionales, etc.
- El uso de expresiones regulares (Regex) facilita la detección de patrones y la organización del traductor.

#### **5. Soporte para strings y arreglos:**

- Los strings se manejan como punteros a secciones .asciiz en el segmento .data.
- Los arreglos se simulan con .space en .data para tamaños fijos y se acceden mediante cálculo de offsets con mul y add.



## **6. Ejecución desde función main:**

- Toda ejecución comienza desde la etiqueta main: y se invocan funciones auxiliares con preservación del registro de retorno (\$ra) mediante el stack (\$sp).

## **Algoritmos usados**

### **1. Asignación dinámica de registros:**

Se implementa un algoritmo basado en disponibilidad para asignar registros enteros o flotantes según el tipo del valor temporal. Cuando se libera una variable temporal, su registro se reincorpora a la lista de disponibles.

### **2. Traducción de arreglos:**

Para simular acceso a arreglos, se calcula el offset como  $\text{offset} = \text{índice} * 4$ , luego se accede a la dirección  $\text{base} + \text{offset}$  para almacenar o recuperar datos.

### **3. Evaluación de expresiones aritméticas:**

Las operaciones se traducen directamente en instrucciones como add, sub, mul, y para potencia se simula mediante un loop multiplicativo.

### **4. Manejo de ciclos for:**

Se traduce usando etiquetas INICIO\_for, for\_true, y FIN\_for, junto con saltos condicionales (bne, j) y evaluación previa de la condición y el incremento.

### **5. Traducción de llamadas a funciones:**

Los parámetros se pasan en registros \$a0-\$a3, se hace jal, y el resultado se captura en \$v0. El contexto del caller se preserva con sw \$ra en el stack.

### **6. Control de flujo:**

Las estructuras condicionales y bucles usan instrucciones beqz, bne, y saltos etiquetados para simular el flujo del código original.

**Librerías usadas:**

Para la correcta elaboración del proyecto se utilizaron las siguientes librerías y herramientas:

- Gradle (automatización de construcción de proyectos Java).
- Java Development Kit (JDK)
- JFlex (generador de analizadores léxicos para Java).
- CUP (Constructor of Useful Parsers, generador de analizadores sintácticos).
- Java CUP Runtime (para ejecutar el parser generado por CUP)

Análisis de resultados: objetivos alcanzados, objetivos no alcanzados.

Objetivo	Alcanzado	No Alcanzado
El sistema debe leer un archivo fuente.	✓	
Se debe escribir en un archivo todos los tokens encontrados, identificador asociado con el lexema.	✓	
Por cada token deberán indicar en cuál tabla de símbolos va y cual información se almacenará.	✓	
Indicar si el archivo fuente puede o no ser generado por la gramática.	✓	
Reportar y manejar los errores léxicos y sintácticos encontrados.	✓	
Generación de Código intermedio	✓	
Generación de Código Destino	✓	

Bitácora (autogenerada en git)

<https://github.com/Estefani05/Proyecto3Compiladores>