



# Universidad Nacional de Córdoba

FACULTAD DE CIENCIAS EXACTAS, FÍSICAS Y NATURALES

## CÓDIGO INTERMEDIO

*Trabajo integrador final*

*Practica y construccion de compiladores*

Autores:

Julián González



## **Resumen**

Este documento explicara los codigos intermedios usados por los compiladores GCC y CLANG/LLVM, como asi comparar sus principales características viendo ventajas y desventajas entre ellos.

# Índice general

<b>1. Introduccion</b>	<b>1</b>
<b>2. Codigo intermedio de GCC</b>	<b>2</b>
I.    Analizador lexico y sintactico . . . . .	2
II.   Analizador semantico . . . . .	2
III. <i>Generic</i> . . . . .	2
IV. <i>Gimple</i> . . . . .	3
V. <i>Register Transfer Language</i> . . . . .	3
VI. <i>Assembler</i> . . . . .	3

# Índice de figuras



# Índice de tablas

# Capítulo 1

## Introduccion

El código intermedio es un código interno usado por el compilador para representar el código fuente. El código intermedio está diseñado para llevar a cabo el procesamiento del código fuente, como es la optimización y la traducción a código máquina.

Una de las características más esenciales del código intermedio es ser independiente del *hardware*. Por lo tanto, permite la portabilidad entre distintos sistemas.

Otra propiedad importante de todo código intermedio es su fácil generación a partir del código fuente, como así también su fácil traducción al código máquina para la arquitectura deseada.

No existe un único código intermedio, sino que hay distintos tipos y categorías, variando de compilador en compilador. Aunque un mismo compilador puede usar varios tipos de código intermedio en el proceso.

A continuación, se presentan los códigos intermedios utilizados por los compiladores GCC y CLANG/LLVM, especificando las características de cada uno y comparando sus prestaciones posteriormente.

## Capítulo 2

# Codigo intermedio de GCC

A continuacion se exponen las distintos codigos intermedios que GCC utiliza en la compilacion. Los distintos codigos intermedios estan relacionados en la forma que la salida de cada uno es la entrada del siguiente, avanzando desde una representacion general de alto nivel hacia una especifica de bajo nivel.

### I Analizador lexico y sintactico

El analizador lexico lee la secuencia de caracteres desde la salida del preprocesador y agrupa los caracteres en secuencias llamadas lexemas. Por cada lexema, el analizador genera una token con la forma:

[*token name*, *attribute value*]

Donde *token name* son símbolos abstractos usados durante el análisis sintáctico, y *attribute value* es un puntero a una entrada en la tablas de símbolos. GCC no permite obtener los tokens válidos en forma de texto. Es un archivo interno. El analizador sintactico chequea si la gramática del lenguaje acepta la secuencia de tokens generados por el analizador lexico, sino reporta errores de sintaxis. Ademas, el analizador sintactico usa el primer componente de cada token para crear una representación en forma de árbol que muestre la estructura de los tokens, es decir, un árbol sintáctico. Con el *flag* `-fdump-tree-original-raw` se obtiene la representacion textual del arbol abstracto sintactico.

```
1 $ gcc -fdump-tree-original-raw codigo-ejemplo.c -o codigo-ejemplo
```

Listing 2.1: Comando de compilación del archivo `codigo-ejemplo.c` [1] para GCC.

### II Analizador semantico

El analizador semantico utiliza el árbol sintáctico y la información de la tabla de símbolos para revisar la consistencia semántica del programa fuente con respecto a la definición del lenguaje.

### III *Generic*

*Generic* es un codigo intermedio independiente del lenguaje con estructura de arbol que es generado por el *front end*. *Generic* es capaz de representar todos los lenguajes admitidos por GCC. *Generic* se produce eliminando construcciones especificas del lenguaje del arbol de parseo. GCC pasa del arbol abstracto sintactico a la representacion en *Gimple* en lenguajes como C.

## IV *Gimple*

*Gimple* es un código intermedio de tres direcciones resultante de desglosar *Generic* en tuplas de no más de tres operandos, a través de la herramienta interna de GCC llamada *Gimplifier*. *Gimple* introduce variables temporales para poder computar expresiones complejas y permite supervisar el flujo de control a nivel inferior con sentencia secuenciales y saltos incondicionales. *Gimple* es el código intermedio principal de GCC (los lenguajes C y C++ se convierten a *Gimple* sin pasar por *Generic*), además de ser conveniente para optimizar.

Existen tres tipos de *Gimple*:

- *Gimple* de alto nivel que es lo que se obtiene después de desglosar el *Generic*.
- *Gimple* de bajo nivel que se obtiene al linealizar todas las estructuras de flujo de control de del *Gimple* de alto nivel, incluidas las funciones anidadas, el manejo de excepciones y los bucles.
- *Gimple* SSA es el *Gimple* de bajo nivel reescrito en la forma SSA.

Con el *flag* `-fdump-tree-gimple` se obtiene la representación en la forma de *Gimple*.

```
1 $ gcc -fdump-tree-gimple codigo-ejemplo.c -o codigo-ejemplo
```

Listing 2.2: Comando de compilación del archivo `codigo-ejemplo.c` [1] para GCC.

Además, con el *flag* `-fdump-tree-all-graph` GCC genera muchos archivos con la extensión `.cfg` los cuales pueden visualizarse con una herramienta online Graphviz. Esta herramienta permite ver la evolución del código en las distintas pasadas de una manera mucho más conveniente para el usuario.

```
1 $ gcc -fdump-tree-all-graph codigo-ejemplo.c -o codigo-ejemplo
```

Listing 2.3: Comando de compilación del archivo `codigo-ejemplo.c` [1] para GCC.

## V *Register Transfer Language*

*Register Transfer Language* es un código intermedio de bajo nivel semejante al lenguaje ensamblador. La mayor parte del trabajo del compilador se realiza en *Register Transfer Language*. Tiene una forma interna, formada por estructuras que apuntan a otras estructuras, y una forma textual que se utiliza en la descripción de la máquina y en los volcados de depuración impresos. El formulario textual usa paréntesis anidados para indicar los punteros en el formulario interno. Con el *flag* `-fdump-rtl-final` se obtiene la representación en la forma de *Register Transfer Language* ya optimizado por el compilador.

```
1 $ gcc -fdump-rtl-final codigo-ejemplo.c -o codigo-ejemplo
```

Listing 2.4: Comando de compilación del archivo `codigo-ejemplo.c` [1] para GCC.

## VI *Assembler*

Por último, es posible obtener la salida en *Assembler* con el *flag* `-S`.

```
1 $ gcc -S codigo-ejemplo.c -o codigo-ejemplo.s
```

Listing 2.5: Comando de compilación del archivo `codigo-ejemplo.c` [1] para GCC.



# Bibliografía

[1] J. Gonzalez, “Compiladores, codigo-ejemplo.”