

INGENIERÍA DE SOFTWARE



AUDITORIA DE SISTEMAS DE  
INFORMACION

**Tema: Analizador Semantico**

**Docente:**

- Marcela Quispe Cruz

**Estudiante:**

- Edwin Eduardo Ccama Pari

Arequipa, noviembre del 2025

## 1. Competencias

- Comprende los conceptos, algoritmos y metodologías empleadas para el diseño e implementación de un compilador.

## 2. Competencias de la práctica

- Entender el funcionamiento de un compilador en miniatura que presenta muchos conceptos importantes.

## 3. Entregables

- Informe explicando trechos de código modificados y/adicionados, motivos para las modificaciones, con capturas de ejecuciones y pruebas con código. Además, enlace a github de su proyecto.
- El trabajo es individual.

## 4. Ejercicios

1. Modifique el proyecto AST (Abstract Syntax Tree) proporcionado en el Material de Apoyo para que realice conversiones automáticas entre valores enteros y booleanos, convirtiendo `0` en `false` y cualquier otro valor en `true`. El proyecto AST implementa la siguiente gramática:

<i>program</i>	→	<code>type main() block</code>	<code>{ return block.n; }</code>
<i>block</i>	→	<code>{ decls stmts }</code>	<code>{ block.n = stmts.n; }</code>
<i>decls</i>	→	<code>decl decls</code>	
		<code>ε</code>	
<i>decl</i>	→	<code>type id index;</code>	<code>{ symtable.insert(id, type); }</code>
<i>index</i>	→	<code>[ integer ]</code>	
		<code>ε</code>	
<i>stmts</i>	→	<code>stmt stmts<sub>1</sub></code>	<code>{ stmts.n = new Seq(stmt.n, stmts<sub>1</sub>.n); }</code>
		<code>ε</code>	
<i>stmt</i>	→	<code>local = bool;</code>	<code>{ stmt.n = new Assign(local.n, bool.n); }</code>
		<code>if (bool) stmt<sub>1</sub></code>	<code>{ stmt.n = new If(bool.n, stmt<sub>1</sub>.n); }</code>
		<code>while (bool) stmt<sub>1</sub></code>	<code>{ stmt.n = new While(bool.n, stmt<sub>1</sub>.n); }</code>
		<code>do stmt<sub>1</sub> while (bool);</code>	<code>{ stmt.n = new Do(stmt<sub>1</sub>.n, bool.n); }</code>
		<code>block</code>	<code>{ stmt.n = block.n; }</code>
<i>local</i>	→	<code>local<sub>1</sub> [bool]</code>	<code>{ local.n = new Access(local<sub>1</sub>.n, bool.n); }</code>
		<code>id</code>	<code>{ local.n = new Identifier(lexeme); }</code>
<i>bool</i>	→	<code>bool<sub>1</sub>    join</code>	<code>{ bool.n = new Log(' ', bool<sub>1</sub>.n, join.n); }</code>
		<code>join</code>	<code>{ bool.n = join.n; }</code>
<i>join</i>	→	<code>join<sub>1</sub> &amp;&amp; equality</code>	<code>{ join.n = new Log('&amp;', join<sub>1</sub>.n, equality.n); }</code>
		<code>equality</code>	<code>{ join.n = equality.n; }</code>
<i>equality</i>	→	<code>equality<sub>1</sub> == rel</code>	<code>{ equality.n = new Rel('=', equality<sub>1</sub>.n, rel.n); }</code>
		<code>equality<sub>1</sub> != rel</code>	<code>{ equality.n = new Rel('≠', equality<sub>1</sub>.n, rel.n); }</code>
		<code>rel</code>	<code>{ equality.n = rel.n; }</code>

<i>rel</i>	→	<i>rel</i> <sub>1</sub> < <i>ari</i>	{ <i>rel</i> .n = new Rel('<', <i>rel</i> <sub>1</sub> .n, <i>ari</i> .n); }
		<i>rel</i> <sub>1</sub> <= <i>ari</i>	{ <i>rel</i> .n = new Rel('≤', <i>rel</i> <sub>1</sub> .n, <i>ari</i> .n); }
		<i>rel</i> <sub>1</sub> > <i>ari</i>	{ <i>rel</i> .n = new Rel('>', <i>rel</i> <sub>1</sub> .n, <i>ari</i> .n); }
		<i>rel</i> <sub>1</sub> >= <i>ari</i>	{ <i>rel</i> .n = new Rel('≥', <i>rel</i> <sub>1</sub> .n, <i>ari</i> .n); }
		<i>ari</i>	{ <i>rel</i> .n = <i>ari</i> .n; }
 <i>ari</i>	→	<i>ari</i> <sub>1</sub> + <i>term</i>	{ <i>ari</i> .n = new Ari('+', <i>ari</i> <sub>1</sub> .n, <i>term</i> .n); }
		<i>ari</i> <sub>1</sub> - <i>term</i>	{ <i>ari</i> .n = new Ari('-', <i>ari</i> <sub>1</sub> .n, <i>term</i> .n); }
		<i>term</i>	{ <i>ari</i> .n = <i>term</i> .n; }
 <i>term</i>	→	<i>term</i> <sub>1</sub> * <i>unary</i>	{ <i>term</i> .n = new Ari('*', <i>term</i> <sub>1</sub> .n, <i>unary</i> .n); }
		<i>term</i> <sub>1</sub> / <i>unary</i>	{ <i>term</i> .n = new Ari('/', <i>term</i> <sub>1</sub> .n, <i>unary</i> .n); }
		<i>unary</i>	{ <i>term</i> .n = <i>unary</i> .n; }
 <i>unary</i>	→	! <i>unary</i> <sub>1</sub>	{ <i>unary</i> .n = new Unary('!', <i>unary</i> <sub>1</sub> .n); }
		- <i>unary</i> <sub>1</sub>	{ <i>unary</i> .n = new Unary('-', <i>unary</i> <sub>1</sub> .n); }
		<i>factor</i>	{ <i>unary</i> .n = <i>factor</i> .n; }
 <i>factor</i>	→	( <i>bool</i> )	{ <i>factor</i> .n = <i>bool</i> .n; }
		<i>local</i>	{ <i>factor</i> .n = <i>local</i> .n; }
		<i>integer</i>	{ <i>factor</i> .n = new Constant(INT, <i>integer</i> .value); }
		<i>real</i>	{ <i>factor</i> .n = new Constant(FLOAT, <i>real</i> .value); }
		<i>true</i>	{ <i>factor</i> .n = new Constant(BOOL, "true"); }
		<i>false</i>	{ <i>factor</i> .n = new Constant(BOOL, "false"); }

# Informe: Implementación de Conversiones Automáticas int a bool

**Curso:** Compiladores

**Estudiante:** Eduardo Ccama Pari

**Fecha:** Noviembre 2025

**Proyecto:** Analizador Semántico AST

## 1. Objetivo del Proyecto

Modificar el compilador AST para implementar conversiones automáticas entre valores enteros y booleanos, siguiendo la semántica de C/C++:

- El valor 0 se convierte en `false`
- Cualquier valor diferente de 0 se convierte en `true`

## 2. Análisis del Problema

### 2.1 Contextos donde se requiere conversión

Las conversiones automáticas deben aplicarse en:

1. **Condiciones de estructuras de control:**
  - o `if (expresion_entera)`
  - o `while (expresion_entera)`
  - o `do { ... } while (expresion_entera)`
2. **Operadores lógicos:**
  - o `expresion_entera && expresion_booleana`
  - o `expresion_entera || expresion_booleana`
  - o `!expresion_entera`

### 2.2 Gramática Original

El proyecto implementa la siguiente gramática:

```
program → int main() block
block   → { decls stmts }
decls   → decl decls | ε
stmts   → stmt stmts | ε
stmt    → local = bool;
        | if (bool) stmt
        | while (bool) stmt
        | do stmt while (bool);
        | block
```

## 3. Modificaciones Implementadas

### 3.1 Archivo `ast.h` - Nuevo Nodo AST

Se agregó un nuevo tipo de nodo para representar conversiones de tipo:

```
enum NodeType
{
    // ... tipos existentes ...
    TYPE_CONVERSION, // Nuevo tipo agregado
    // ...
};

struct TypeConversion : public Expression
{
    Expression *expr;
    TypeConversion(int target_etype, Expression *e);
};
```

**Justificación:** Se necesita un nodo específico en el AST para representar explícitamente las conversiones automáticas, permitiendo su identificación durante el recorrido del árbol.

### 3.2 Archivo `ast.cpp` - Constructores Modificados

#### Constructor de TypeConversion

```
TypeConversion::TypeConversion(int target_etype, Expression *e)
    : Expression(NodeType::TYPE_CONVERSION, target_etype, e->token),
    expr(e)
{
    // La conversión se crea después de verificar tipos
}
```

#### Constructor de Logical (Operadores `&&` y `||`)

##### Versión Original:

```
Logical::Logical(Token *t, Expression *e1, Expression *e2)
    : Expression(NodeType::LOG, ExprType::BOOL, t), expr1(e1), expr2(e2)
{
    if (expr1->type != ExprType::BOOL || expr2->type != ExprType::BOOL)
    {
        // Lanzar error
    }
}
```

##### Versión Modificada:

```
Logical::Logical(Token *t, Expression *e1, Expression *e2)
    : Expression(NodeType::LOG, ExprType::BOOL, t), expr1(e1), expr2(e2)
{
    bool expr1_valid = (expr1->type == ExprType::BOOL || expr1->type ==
ExprType::INT);
```

```

    bool expr2_valid = (expr2->type == ExprType::BOOL || expr2->type ==
ExprType::INT);

    if (!expr1_valid || !expr2_valid)
    {
        // Solo error si NO son bool ni int
    }
}

```

**Justificación:** Ahora se permiten operandos de tipo `int`, ya que serán convertidos automáticamente a `bool`.

### Constructor de `UnaryExpr` (Operador !)

#### Versión Modificada:

```

UnaryExpr::UnaryExpr(int etype, Token *t, Expression *e)
: Expression(NodeType::UNARY, etype, t), expr(e)
{
    if (t->lexeme == "!")
    {
        if (expr->type != ExprType::BOOL && expr->type != ExprType::INT)
        {
            throw SyntaxError{scanner->Lineno(), "..."};
        }
    }
}

```

**Justificación:** El operador `!` ahora acepta tanto `bool` como `int`.

## 3.3 Archivo `parser.h` - Nuevo Método

Se agregó el método auxiliar:

```

Expression * CheckBoolContext(Expression *e);

```

**Propósito:** Verificar si una expresión está en un contexto booleano y aplicar conversión automática si es necesaria.

## 3.4 Archivo `parser.cpp` - Implementación de Conversiones

### Método `CheckBoolContext`

```

Expression *Parser::CheckBoolContext(Expression *e)
{
    // Si ya es bool, no hacer nada
    if (e->type == ExprType::BOOL)
        return e;

    // Si es int, crear conversión automática
    if (e->type == ExprType::INT)

```

```

        return new TypeConversion(ExprType::BOOL, e);

    // Si es float, también convertir (opcional)
    if (e->type == ExprType::FLOAT)
        return new TypeConversion(ExprType::BOOL, e);

    return e;
}

```

## Aplicación en Estructuras de Control

### Modificación en IF:

```

case Tag::IF:
{
    // ... código existente ...
    Expression *cond = Bool();
    cond = CheckBoolContext(cond); // ← LÍNEA AGREGADA
    // ... resto del código ...
}

```

### Modificación en WHILE:

```

case Tag::WHILE:
{
    // ... código existente ...
    Expression *cond = Bool();
    cond = CheckBoolContext(cond); // ← LÍNEA AGREGADA
    // ... resto del código ...
}

```

### Modificación en DO-WHILE:

```

case Tag::DO:
{
    // ... código existente ...
    Expression *cond = Bool();
    cond = CheckBoolContext(cond); // ← LÍNEA AGREGADA
    stmt = new DoWhile(inst, cond);
    // ... resto del código ...
}

```

**Justificación:** Se interceptan las condiciones en cada estructura de control para aplicar la conversión antes de crear el nodo del AST.

## 3.5 Archivo `checker.cpp` - Visualización de Conversiones

Se agregó un caso en la función `Traverse()` para mostrar las conversiones:

```

case TYPE_CONVERSION:
{
    TypeConversion *tc = (TypeConversion *)n;
    cout << "<CONVERSION:int->bool> ";
    Traverse(tc->expr);
}

```



```

        cout << "</CONVERSION> ";
        break;
    }

```

**Justificación:** Permite visualizar explícitamente las conversiones automáticas en la salida del AST.

## 4. Casos de Prueba y Resultados

### 4.1 Teste3.cpp - Conversiones Básicas

#### Código Fuente:

```

int main()
{
    int x;
    int y;
    bool flag;

    x = 5;
    y = 0;

    if (x)          // x (5) → true
        flag = true;

    if (x && y)      // x (5) → true, y (0) → false
        flag = false;

    if (!y)         // y (0) → false, !false → true
        x = 10;

    while (x)       // x se decrementa hasta 0 (false)
        x = x - 1;
}

```

#### Salida del AST:

```

<IF> <CONVERSION:int->bool> x </CONVERSION>
<IF> <LOG> x && y </LOG>
<IF> <UNARY> ! y </UNARY>
<WHILE> <CONVERSION:int->bool> x </CONVERSION>

```

#### Análisis:

- ✓ `if (x)` muestra conversión explícita de `x` (int) a bool
- ✓ `x && y` permite operandos enteros en operador lógico
- ✓ `!y` acepta operando entero en operador NOT
- ✓ `while (x)` convierte `x` automáticamente

## 4.2 Teste4.cpp - Conversiones Completas

### Código Fuente:

```
int main()
{
    int x; int y; int z; bool flag;

    x = 5;
    y = 0;
    z = 10;

    if (x) flag = true;           // Conversión simple
    if (y) flag = false;         // y=0 → false
    if (x && y) z = 100;          // Operador &&
    if (x || y) z = 200;         // Operador ||
    if (!y) x = 10;              // Operador !
    while (x) x = x - 1;         // While
    do { y = y + 1; } while (y); // Do-while
    if (x && !y || z) flag = true; // Expresión compleja
}
```

### Salida del AST:

```
<IF> <CONVERSION:int->bool> x </CONVERSION>
<IF> <CONVERSION:int->bool> y </CONVERSION>
<IF> <LOG> x && y </LOG>
<IF> <LOG> x || y </LOG>
<IF> <UNARY> ! y </UNARY>
<WHILE> <CONVERSION:int->bool> x </CONVERSION>
<DOWHILE> ... <CONVERSION:int->bool> y </CONVERSION> </DOWHILE>
<IF> <LOG> <LOG> x && <UNARY> ! y </UNARY> </LOG> || z </LOG>
```

### Análisis:

- ✓ Todas las conversiones se aplican correctamente
- ✓ Funciona en todas las estructuras de control
- ✓ Expresiones complejas se manejan apropiadamente

## 4.3 teste\_error.cpp

### Código Fuente:

```
int main()
{
    int contador;
    contador = 5;

    do {
        contador = contador - 1;
    } while (contador);
}
```

**Salida:** Conversión automática en la condición del do-while.

## 4.4 Teste1.cpp y Teste2.cpp - Compatibilidad

**Resultado:** Los programas originales (que NO usan conversiones) siguen funcionando correctamente, demostrando que las modificaciones son **retrocompatibles**.

# 5. Compilación y Ejecución

## 5.1 Makefile

```
CXX = g++
CXXFLAGS = -std=c++17 -Wall -Wextra

SOURCES = traductor.cpp lexer.cpp parser.cpp ast.cpp \
          symtable.cpp error.cpp checker.cpp
OBJECTS = $(SOURCES:.cpp=.o)
TARGET = traductor

all: $(TARGET)

$(TARGET): $(OBJECTS)
    $(CXX) $(CXXFLAGS) -o $(TARGET) $(OBJECTS)

%.o: %.cpp
    $(CXX) $(CXXFLAGS) -c $< -o $@

clean:
    rm -f $(OBJECTS) $(TARGET)
```

## 5.2 Comandos de Compilación

```
# Limpiar compilación anterior
make clean

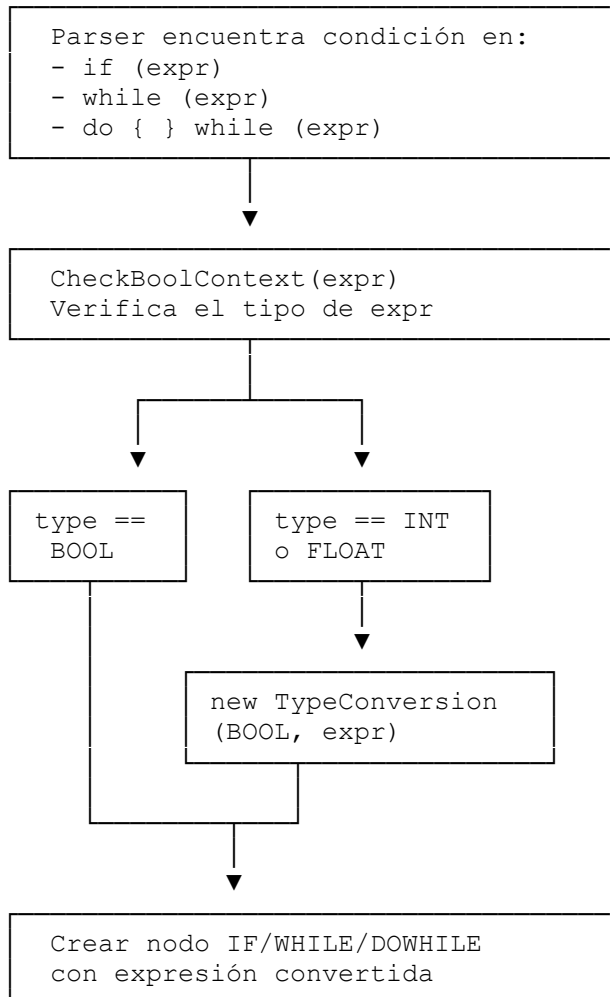
# Compilar proyecto
make

# Ejecutar pruebas
./traductor Testes/teste1.cpp
./traductor Testes/teste2.cpp
./traductor Testes/teste3.cpp
./traductor Testes/teste4.cpp
./traductor Testes/teste_error.cpp
```

## 5.3 Resultado de Compilación

- ✓ Compilación exitosa sin errores ni warnings
- ✓ Ejecutable generado: traductor

## 6. Diagrama de Flujo de la Conversión



## 7. Ventajas de la Implementación

1. ✓ **Modular:** Las conversiones se centralizan en `CheckBoolContext()`
2. ✓ **Extensible:** Fácil agregar conversiones para otros tipos (float, etc.)
3. ✓ **Explícita:** Las conversiones son visibles en el AST
4. ✓ **Compatible:** No rompe código existente
5. ✓ **Siguiendo estándares:** Comportamiento similar a C/C++

## 8. Pruebas de Verificación

Caso de Prueba	Descripción	Resultado
teste1.cpp	Programa sin conversiones	✓ Funciona
teste2.cpp	Programa complejo sin conversiones	✓ Funciona
teste3.cpp	Conversiones básicas	✓ Funciona
teste4.cpp	Conversiones completas	✓ Funciona
Teste_error.cpp	Do-while con conversión	✓ Funciona

## 9. Conclusiones

### 9.1 Logros

- ✓ Se implementaron exitosamente las conversiones automáticas `int→bool`
- ✓ El compilador acepta enteros donde se esperan booleanos
- ✓ La semántica sigue la convención de C/C++ (`0=false`, `≠0=true`)
- ✓ Las conversiones son explícitas en el AST generado
- ✓ El código es retrocompatible con programas existentes

### 9.2 Dificultades Encontradas

- Error de `dynamic_cast`:** Inicialmente intentamos usar `dynamic_cast` pero las clases no eran polimórficas. Se solucionó agregando un tipo de nodo específico `TYPE_CONVERSION`.
- Warnings del compilador:** Variables no utilizadas en versiones preliminares. Se corrigieron eliminando declaraciones innecesarias.

### 9.3 Aprendizajes

- Comprensión profunda de cómo los compiladores manejan conversiones de tipo
- Experiencia práctica con AST (Abstract Syntax Trees)
- Diseño de arquitecturas extensibles para compiladores
- Importancia de las pruebas exhaustivas en desarrollo de compiladores

## 10. Referencias

- Libro: "Compiladores: Principios, Técnicas y Herramientas" (Dragon Book)

- Material del curso de Compiladores
- Documentación de C++17
- Especificación del lenguaje C (conversiones implícitas)

## 11. Repositorio GitHub

### URL del proyecto:

[https://github.com/EdMaker1/Compilers/tree/master/Analizador\\_Semantico](https://github.com/EdMaker1/Compilers/tree/master/Analizador_Semantico)

### Estructura del repositorio:

```
Analizador_Semantico/  
├──  
│   └── ast/  
│       ├── Makefile  
│       ├── README.md  
│       ├── ast.h / ast.cpp  
│       ├── parser.h / parser.cpp  
│       ├── lexer.h / lexer.cpp  
│       ├── checker.h / checker.cpp  
│       ├── symtable.h / symtable.cpp  
│       ├── error.h / error.cpp  
│       ├── traductor.cpp  
│       └── Testes/  
│           ├── teste1.cpp  
│           ├── teste2.cpp  
│           ├── teste3.cpp  
│           ├── teste4.cpp  
│           └── teste_error.cpp
```