



# Simple-C 编译器前端

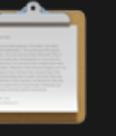
## 编译原理课程设计

李易涵

302023315218

技术栈： Python + LLVM

词法分析 → 语法分析 → 语义分析 → 中间代码生成

 目录

## 理论部分

- 01 项目概述
- 02 编译器原理
- 03 系统架构



## 实现部分

- 04 词法分析
- 05 语法分析
- 06 语义分析
- 07 代码生成



## 展示部分

- 08 运行演示
- 09 项目亮点
- 10 总结与展望

# 01

# 项目概述

Project Overview

# 项目目标

实现一个完整的 **编译器前端**，将自定义语言编译为中间代码



设计语言

Simple-C  
类 C 语法



编译目标

LLVM IR  
工业级中间代码



可执行

JIT 即时编译  
直接运行

# 技术选型

组件	技术选择	选型理由
实现语言	Python 3.10+	开发效率高，易于理解
LLVM 绑定	llvmlite	轻量级，Numba 团队维护
词法分析	手写 Lexer	展示原理，完全掌控
语法分析	递归下降	LL 分析，简洁直观
中间代码	LLVM IR	工业标准，可直接执行

# Simple-C 语言特性

## 支持的特性：

- 数据类型： int, float, bool, void
- 变量声明： let x: int = 10;
- 函数定义： func name() -> type
- 控制流： if/else, while
- 算术运算： +, -, \*, /, %
- 比较运算： <, >, <=, >=, ==, !=
- 逻辑运算： &&, ||, !
- 递归函数调用

```
// 阶乘示例
func factorial(n: int) -> int {
    if (n <= 1) {
        return 1;
    }
    return n * factorial(n - 1);
}

func main() -> int {
    let result: int = factorial(5);
    print(result);
    return 0;
}
```

# 02 编译器原理

Compiler Theory

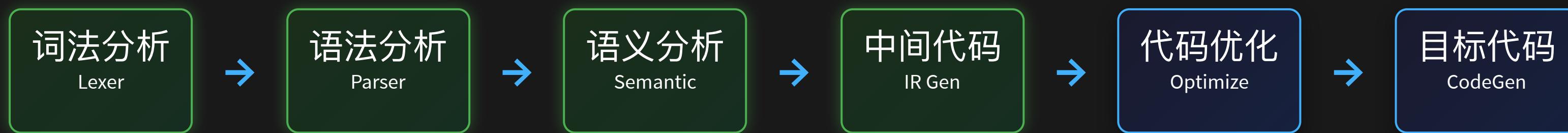
# 什么是编译器？

编译器是一个程序，将 **源语言** 程序翻译成 **目标语言** 程序



💡 类比：编译器 = 翻译官（把中文翻译成英文）

## 编译的六个阶段



· 绿色 = 本项目实现 · 蓝色 = LLVM 负责

# 前端 vs 后端

	前端 (Front-end)	后端 (Back-end)
阶段	词法、语法、语义、IR	优化、目标代码生成
关注点	源语言相关	目标平台相关
输出	中间表示 (IR)	可执行文件
本项目	✅ 完全实现	使用 LLVM

💡 前后端分离：一个前端可配合多个后端（跨平台）

# 为什么选择 LLVM?

## LLVM 是什么?

- Low Level Virtual Machine
- 模块化的编译器框架
- 2003 年由 Chris Lattner 创建

## 谁在使用?

- Clang (C/C++)
- Rust
- Swift
- Julia

## LLVM 的优势

- ⚡ 工业标准: 久经验证
- ⚡ 优化强大: 自动优化
- 🖥 多平台: x86, ARM, ...
- 🔥 JIT 支持: 可直接运行
- 📚 文档完善: 易于学习

# 03 系统架构

System Architecture

## 数据流图



# 项目目录结构

```
Compiler_Principles/
├── src/
│   ├── main.py          # 入口 + CLI
│   ├── lexer/
│   │   ├── tokens.py    # Token 类型定义 (45 种)
│   │   └── lexer.py     # 词法分析器 (250 行)
│   ├── parser/
│   │   ├── ast_nodes.py # AST 节点定义 (20+ 种)
│   │   └── parser.py    # 递归下降解析器 (500 行)
│   ├── semantic/
│   │   ├── symbol_table.py # 符号表 + 作用域
│   │   └── analyzer.py    # 语义分析器 (300 行)
│   └── codegen/
│       └── llvm_generator.py # LLVM IR 生成 (450 行)
└── examples/           # 4 个示例程序
```

## 代码统计

模块	文件数	代码行数	核心类
词法分析	2	~350	Lexer, Token, TokenType
语法分析	2	~800	Parser, 20+ ASTNode
语义分析	2	~400	SemanticAnalyzer, SymbolTable
代码生成	1	~500	LLVMCodeGenerator, JITEngine
合计	7	~2000	-

# 04 词法分析

Lexical Analysis

## 词法分析的作用

将 **字符串** 分解成 **Token** (词法单元)

输入 (字符串) :

```
let x = 10 + 5;
```

输出 (Token 流) :

```
[LET] [ID:x] [=] [10] [+] [5] [SEMI]
```



类比：把一句话分解成一个个单词

# Token 类型设计

类别	Token 类型	示例
关键字	FUNC, LET, IF, ELSE, WHILE, FOR, RETURN	func, let, if
类型	INT, FLOAT, BOOL, VOID	int, float
字面量	INT_LITERAL, FLOAT_LITERAL, TRUE, FALSE	123, 3.14
算术	PLUS, MINUS, STAR, SLASH, PERCENT	+, -, *, /, %
比较	EQ, NE, LT, GT, LE, GE	==, !=, <, >
逻辑	AND, OR, NOT	&&,   , !
分隔符	LPAREN, RPAREN, LBRACE, RBRACE, SEMICOLON, ...	( ) { } ;

共定义 45 种 Token 类型

## Token 数据结构

```
@dataclass
class Token:
    type: TokenType      # Token 类型
    value: Any           # 实际值
    line: int            # 行号 (错误定位)
    column: int          # 列号 (错误定位)

# 示例
Token(TokenType.INT_LITERAL, 42, line=3, col=10)
Token(TokenType.IDENTIFIER, "factorial", line=5, col=1)
```

# 词法分析器实现

```
class Lexer:
    def get_next_token(self) -> Token:
        while self.current_char:
            # 1. 跳过空白和注释
            if self.current_char.isspace():
                self.skip_whitespace()
                continue
            if self.current_char == '/' and self.peek() == '/':
                self.skip_comment()
                continue

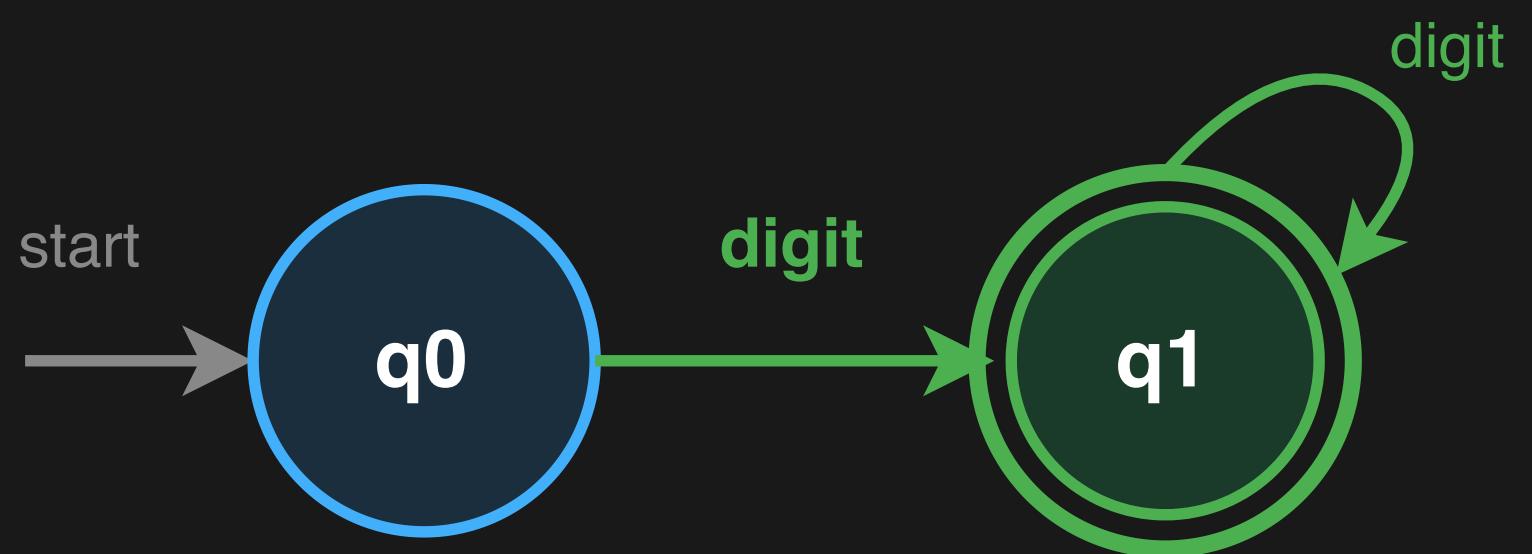
            # 2. 识别数字
            if self.current_char.isdigit():
                return self.read_number()

            # 3. 识别标识符/关键字
            if self.current_char.isalpha():
                return self.read_identifier()

            # 4. 识别运算符
```

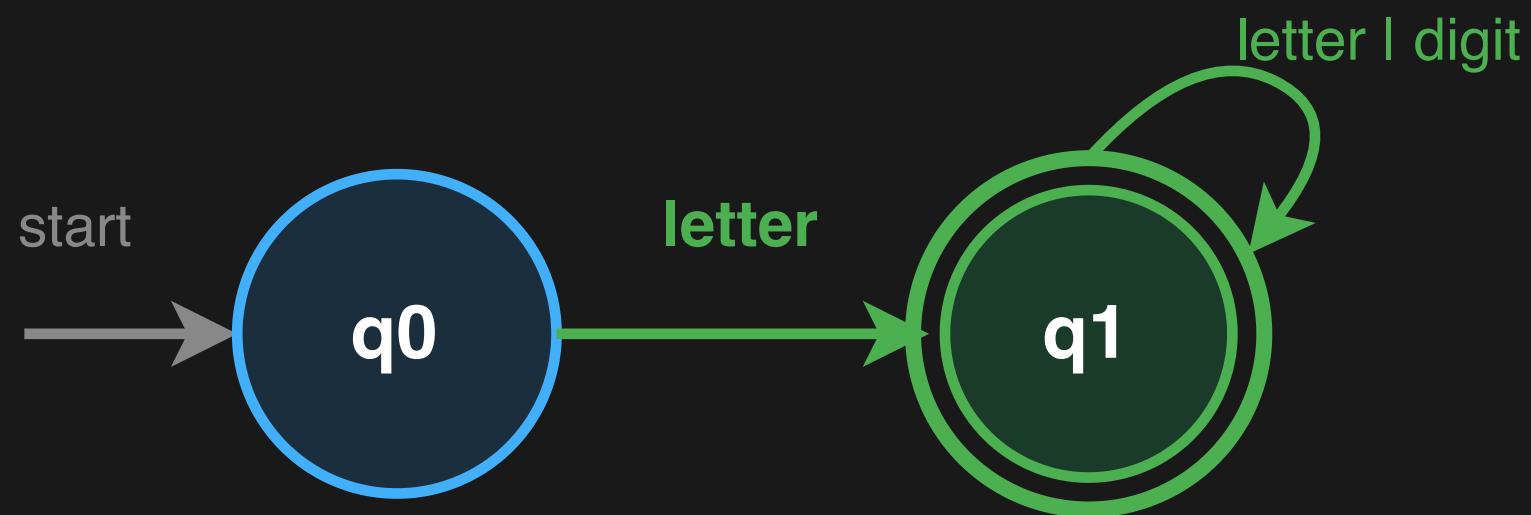
# 理论基础：有限自动机

## 识别整数的 DFA



正则：[0-9]+

## 识别标识符的 DFA



正则：[a-zA-Z][a-zA-Z0-9]\*

○ 单圈 = 普通状态 ○ 双圈 = 接受状态

# 05 语法分析

Syntax Analysis / Parsing

## 语法分析的作用

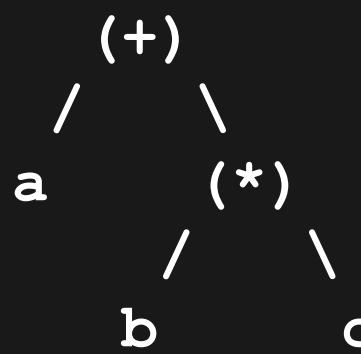
将 Token 流 按语法规则组织成 抽象语法树 (AST)

💡 类比：把单词按照语法规则组成句子结构（主语+谓语+宾语）

# 什么是 AST?

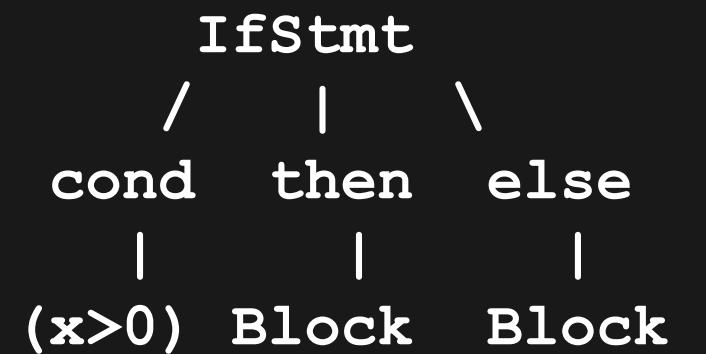
表达式:  $a + b * c$

AST 表示优先级关系:



if 语句:

AST 表示控制流结构:



# EBNF 语法规规范

```
program      = { function_decl } ;
function     = "func" ID "(" params ")" "->" type block ;
block        = "{" { statement } "}" ;
statement    = var_decl | if_stmt | while_stmt | return_stmt | expr_stmt ;

(* 表达式优先级: 低 → 高 *)
expression   = logic_or ;
logic_or     = logic_and { "||" logic_and } ;
logic_and    = equality { "&&" equality } ;
equality     = comparison { ("==" | "!=") comparison } ;
comparison   = term { ("<" | ">" | "<=" | ">=") term } ;
term         = factor { ("+" | "-") factor } ;
factor       = unary { ("*" | "/" | "%") unary } ;
unary        = ("!" | "-") unary | call ;
call         = primary [ "(" args ")" ] ;
primary      = INT | FLOAT | BOOL | ID | "(" expression ")" ;
```

# 递归下降分析法

核心思想：每条语法规则 = 一个函数

```
def parse_term(self) -> Expression:  
    """term = factor { ("+" | "-") factor}"""  
    left = self.parse_factor()          # 先解析更高优先级  
  
    while self.check(PLUS, MINUS):     # 循环处理同优先级  
        op = self.advance()  
        right = self.parse_factor()  
        left = BinaryExpr(op, left, right)  
  
    return left
```

✓ 自顶向下分析 ✓ LL 分析器 ✓ 简洁直观

# 运算符优先级处理

优先级	运算符	解析函数	结合性
1 (最低)		parse_or()	左结合
2	&&	parse_and()	左结合
3	== !=	parse_equality()	左结合
4	< > <= >=	parse_comparison()	左结合
5	+ -	parse_term()	左结合
6	* / %	parse_factor()	左结合
7 (最高)	! - (一元)	parse_unary()	右结合

通过函数调用层级自然实现优先级

# AST 节点设计

```
# 表达式节点
@dataclass
class BinaryExpr(Expression):      # a + b
    operator: str
    left: Expression
    right: Expression

@dataclass
class CallExpr(Expression):        # func(a, b)
    callee: str
    arguments: List[Expression]

# 语句节点
@dataclass
class IfStmt(Statement):
    condition: Expression
    then_branch: Block
    else_branch: Optional[Block]

@dataclass
```

## LL vs LR 分析

	LL 分析（本项目）	LR 分析
方向	自顶向下	自底向上
推导	最左推导	最右推导的逆
实现	递归下降	移进-归约
工具	手写	yacc/bison
能力	较弱	更强大
复杂度	简单	复杂

# 06 语义分析

Semantic Analysis

# 语义分析的作用

检查程序的 **逻辑正确性** (语法正确  $\neq$  语义正确)

```
// 语法正确，但语义错误的例子
int x = "hello";           // ✗ 类型不匹配
y = 10;                    // ✗ 变量 y 未声明
add(1);                   // ✗ 参数数量不对
func foo() -> int { }     // ✗ 缺少 return 语句
```

## 检查内容

检查项	说明	示例
类型检查	表达式类型兼容性	int + float → float
变量声明	使用前必须声明	print(x); // x 未定义
重复声明	同一作用域不能重复	let x = 1; let x = 2;
函数调用	参数数量和类型	add(1, 2) vs add(1)
返回类型	与声明一致	func foo() -> int { return "x"; }

# 符号表设计

```
@dataclass
class Symbol:
    name: str          # 符号名
    kind: SymbolKind   # VARIABLE / FUNCTION / PARAMETER
    data_type: str     # int / float / bool
    # 函数额外信息
    params: List[Symbol] = []
    return_type: str = ""

class SymbolTable:
    def define(self, symbol: Symbol):
        """在当前作用域定义符号"""

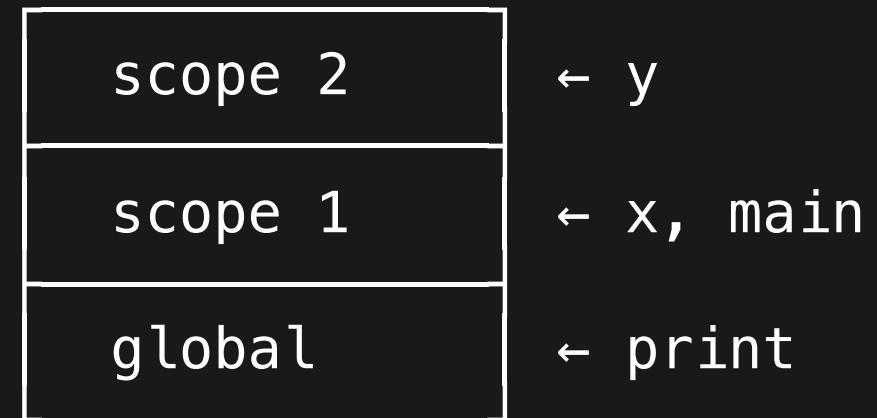
    def lookup(self, name: str) -> Symbol:
        """向上查找符号（包括父作用域）"""

    def enter_scope(self):    # 进入新作用域（函数/块）
    def exit_scope(self):    # 退出当前作用域
```

# 作用域管理

```
func main() -> int {      // scope 1
    let x: int = 10;
    if (x > 0) {          // scope 2
        let y: int = 20;
        print(x);           // ✓ x 可见
        print(y);           // ✓ y 可见
    }
    print(x);               // ✓ x 可见
    print(y);               // ✗ y 已不可见
}
```

作用域栈:



# 类型系统

类型	LLVM 类型	大小	默认值
int	i32	32 位	0
float	float	32 位	0.0
bool	i1	1 位	false
void	void	-	-

隐式类型转换: int → float (自动提升)

# 07 代码生成

Code Generation (LLVM IR)

# LLVM IR 简介

LLVM IR 是一种 **强类型、SSA 形式** 的中间表示

- 强类型：每个值都有明确类型 (i32, float, ...)
- SSA：Static Single Assignment，每个变量只赋值一次
- 三地址码：操作最多三个操作数

# 代码对比

Simple-C 源代码:

```
func add(a: int, b: int) -> int {
    let sum: int = a + b;
    return sum;
}
```

生成的 LLVM IR:

```
define i32 @add(i32 %a, i32 %b) {
entry:
    %sum = alloca i32
    %0 = add i32 %a, %b
    store i32 %0, i32* %sum
    %1 = load i32, i32* %sum
    ret i32 %1
}
```

# 指令对照表

Simple-C	LLVM IR	说明
a + b	add i32 %a, %b	整数加法
a - b	sub i32 %a, %b	整数减法
a * b	mul i32 %a, %b	整数乘法
a / b	sdiv i32 %a, %b	有符号除法
a < b	icmp slt i32 %a, %b	有符号小于比较
let x = ...	%x = alloca i32	栈上分配
x = val	store i32 %val, i32* %x	存储值
读取 x	load i32, i32* %x	加载值
return x	ret i32 %x	函数返回

# 控制流生成

if 语句：

```
if (x > 0) {  
    y = 1;  
} else {  
    y = 2;  
}
```

LLVM IR:

```
%cmp = icmp sgt i32 %x, 0  
br i1 %cmp, label %then, label %else  
then:  
    store i32 1, i32* %y  
    br label %endif  
else:  
    store i32 2, i32* %y  
    br label %endif  
endif:  
; 继续执行...
```

# 代码生成器实现

```
class LLVMCodeGenerator(ASTVisitor):
    def visit_binary_expr(self, node: BinaryExpr):
        left = self.visit(node.left)      # 递归生成左操作数
        right = self.visit(node.right)    # 递归生成右操作数

        if node.operator == '+':
            return self.builder.add(left, right)
        elif node.operator == '-':
            return self.builder.sub(left, right)
        elif node.operator == '*':
            return self.builder.mul(left, right)
        elif node.operator == '<':
            return self.builder.icmp_signed('<', left, right)
        # ...
```

# JIT 执行引擎

```
class JITEngine:
    def execute(self, llvm_ir: str) -> int:
        # 1. 解析 LLVM IR
        module = binding.parse_assembly(llvm_ir)
        module.verify() # 验证正确性

        # 2. 创建执行引擎
        engine = binding.create_mcjit_compiler(module, tm)

        # 3. 获取 main 函数并执行
        main_ptr = engine.get_function_address("main")
        main_func = CFUNCTYPE(c_int)(main_ptr)
        return main_func() # 调用执行!
```

# 08 运行演示

Live Demo

## 命令行接口

```
# 编译并执行（默认）
python -m src.main examples/factorial.sc

# 查看词法分析结果（Token 流）
python -m src.main examples/factorial.sc --tokens

# 查看语法分析结果（AST）
python -m src.main examples/factorial.sc --ast

# 输出 LLVM IR
python -m src.main examples/factorial.sc --emit-llvm

# 输出到文件
python -m src.main examples/factorial.sc --emit-llvm -o output.ll
```

## 测试结果

示例程序	功能	预期输出	状态
factorial.sc	递归阶乘	120 (5!)	通过
fibonacci.sc	斐波那契数列	0,1,1,2,3,5,8,13,21,34	通过
hello.sc	变量与输出	42	通过
arithmetic.sc	算术运算	13,7,30,3,1,0,1,15	通过

所有测试用例在 JIT 执行下均通过

# 错误处理演示

// 词法错误

```
$ python -m src.main error.sc
Lexer Error at line 3, column 5: Unexpected character: '@'
```

// 语法错误

```
$ python -m src.main error.sc
Parse Error at line 5, column 10: Expected ';', got RBRACE
```

// 语义错误

```
$ python -m src.main error.sc
Semantic Error at line 7, column 1: Undefined variable 'x'
Semantic Error at line 10, column 5: Type mismatch: expected 'int', got 'float'
```

 交互式 Web IDE

为了更好的演示效果，项目集成了完整的 [Web 端集成开发环境](#)

进入 Web IDE 演示 →

✓ 语法高亮

✓ 交互式 AST

✓ 多标签页

✓ 即时编译运行

09

# 项目亮点

Highlights

# 核心技术亮点



工业级 IR

使用 LLVM IR  
而非简单三地址码



可执行验证

JIT 即时编译  
直接运行程序



模块化设计

各阶段独立  
易于维护扩展

# 设计模式应用

模式	应用场景	优势
访问者模式	AST 遍历	新增操作无需修改节点类
工厂方法	Token 创建	统一 Token 构造
组合模式	AST 节点	统一处理叶子/组合节点

## 与课程知识的对应

课程知识点	项目实现
正则表达式 & DFA	词法分析器的 Token 识别
上下文无关文法 (CFG)	EBNF 语法规范
自顶向下分析 (LL)	递归下降解析器
属性文法 & 类型系统	语义分析的类型检查
符号表 & 作用域	SymbolTable 实现
中间代码 & SSA	LLVM IR 生成

10

# 总结与展望

Conclusion

## 项目成果

阶段	实现方法	输出	状态
词法分析	手写扫描器	Token 流	✓
语法分析	递归下降	AST	✓
语义分析	访问者 + 符号表	类型信息	✓
代码生成	llvmlite	LLVM IR	✓
执行	JIT	程序输出	✓

## 收获与体会

-  深入理解了编译器工作原理
-  掌握了递归下降语法分析技术
-  学会了符号表和类型系统设计
-  了解了 LLVM 工业级编译器框架
-  体会了模块化软件设计的重要性

## 未来展望

-  支持更多数据类型（数组、结构体）
-  增加代码优化 Pass
-  生成独立可执行文件
-  增加更丰富的标准库
-  支持模块/包系统

# Thank You!

## Q & A

李易涵

Simple-C Compiler

302023315218

Computer Science

Designed with ❤ by Li Yihan

