



# 编译原理/Compiler

## --C语言描述

周雅倩  
复旦大学计算机科学技术学院  
[zhouyaqian@fudan.edu.cn](mailto:zhouyaqian@fudan.edu.cn)  
2018/9/2



# 主要内容

- 上课注意事项
- 什么是编译?
- 编译器历史
- 编译过程简介


2018/9/2



# 课程内容


- 讲述将程序设计语言转换成可执行代码时使用的**技术**、**数据结构**和**算法**。

2018/9/2




# Text Books

- ◆ “Tiger Book”
  - ◆ 现代编译原理--C语言描述(英文影印版)
  - ◆ Andrew W. Appel, Maia Ginsburg
  - ◆ 出版社:人民邮电出版社 出版日期:2005年9月
- ◆ “Dragon book”
  - ◆ Compilers: Principles, Techniques, and Tools (2nd Edition)
  - ◆ Alfred V. Aho; Monica S. Lam; Ravi Sethi; Jeffrey D. Ullman
  - ◆ Publisher: Addison-Wesley Pub Co



# Other References

- <http://dragonbook.stanford.edu/>
- [Stanford CS143: Compilers](#)
- Coursera
  - <https://www.coursera.org/>
  - Compilers



# 成绩

- 程序项目 30% (C++, Java)
- 6-8次课后作业 5%
  - 可以用电子版写好, 交打印稿
  - 工具: Graphviz
    - <http://www.graphviz.org/>
    - The DOT Language
- 期末考试 65%

## 教学进度安排-1

- 第1周(9月12日): 简介
- 第2周(9月19日): 词法分析1
- 第3周(9月26日): 词法分析2
- 第4周(10月3日): 国庆节放假
- 第5周(10月10日): 语法分析1
- 第6周(10月17日): 语法分析2
- 第7周(10月24日): 语法分析3
- 第8周(10月31日): 抽象语法树
- 第9周(11月7日): 语法分析器自动生成, 语义分析

复旦大学计算机科学技术学院本科生课程 程序设计实习

7/110

## 教学进度安排-2

- 第10周(11月14日): 活动记录
- 第11周(11月21日): 中间代码生成
- 第12周(11月28日): 基本块和生成分析
- 第13周(12月5日): 指令选择
- 第14周(12月12日): 寄存器分配
- 第15周(12月19日): 项目分享
- 第16周(12月26日): 项目分享

复旦大学计算机科学技术学院本科生课程 程序设计实习

8/110

## 语言是什么?



- 据不完全统计, 世界上的编程语言超过 2500种。
- 不同语言的区别是什么?

## 程序语言

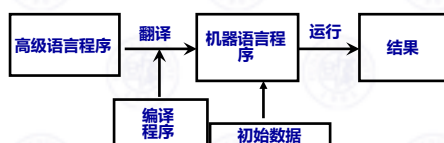
- 程序设计语言: 用来编写计算机程序的语言。



## 什么是编译程序?

- 编译程序(compiler)
- 把某一种高级语言程序等价地转换成另一种低级语言程序如汇编语言或机器语言程序的程序
  - 诊断编译程序
  - 交叉编译程序

优化编译程序  
可变目标编译程序



## 编译器发展历史



IBM 704大型主机

- 1951年: John Backus (IBM) 针对汇编语言的缺点着手研究开发FORTRAN语言(Formula Translation)。
- 同时, Noam Chomsky开始了他对自然语言结构的研究。他的发现最终使得编译器的结构非常简单, 甚至还带上了一些自动化。
  - 形式语言
- 1957年, IBM开发出第一套FORTRAN语言, 是第一个被实现出具备完整功能的编译器。
- 1962年, Tim Hart和Mike Levin (MIT) 第一个自编译语言LISP (LIST Processor, 即列表处理语言)。
- 1976年, Fortran 77, 具有结构化特性的编程语言。Fortran77在短时间内取得了巨大的成功, 广泛地应用于科学和工程计算, 几乎统治了数值计算领域。
- 1970s, Pascal和C语言开始流行
- 1995年, Sun公司发布Java, 实现了“一次编写, 到处运行”的跨平台特性。
- ...

## 编译器发展历史

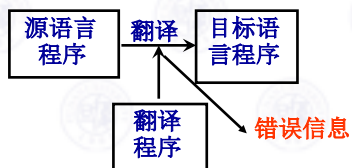
- 复旦大学 1956年研制成功我国第一台电子模拟计算机“复旦601型电子积分机”，
- 1971年开发了我国第一个ALGOL-60编译器。

## 编译简介

- 本课程介绍程序设计语言编译程序构造的基本原理和基本实现技术。
  - 词法分析
  - 语法分析
  - 中间代码产生
  - 优化
  - 目标代码产生
  - 编译器自动构造工具

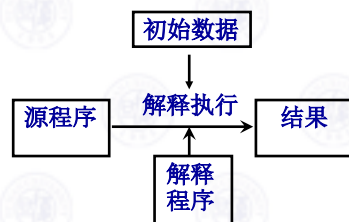
## 什么是编译程序？

- 把某一种语言程序(称为源语言程序)等价地转换成另一种语言程序(称为目标语言程序)的程序。



## 什么是解释程序？

- 解释程序(Interpreter) 把源语言写的源程序作为输入，但不产生目标程序，而是边解释边执行源程序本身



## 编译程序vs解释程序

- 解释器是源程序的执行系统
- 编译器是源程序的转换系统
- 编译程序要比解释程序高效

## 二. 编译过程

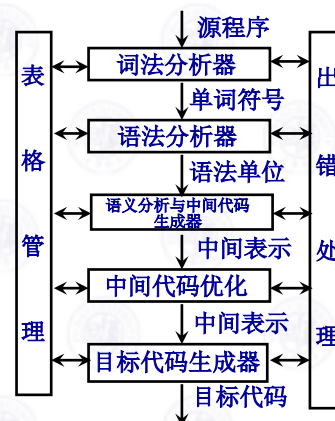
- 把英文翻译为中文
  - 识别出句子中的一个单词；
  - 分析句子的语法结构；
  - 根据句子的含义进行初步翻译；
  - 对译文进行修饰；
  - 写出最后的译文。

## 编译过程

### ■ 编译程序的工作一般分为五个阶段:

- 词法分析
- 语法分析
- 中间代码产生
- 优化
- 目标代码产生

### 编译器功能结构图



## 1. 词法分析(Lexical Analysis)

### ■ 任务:

- 输入源程序, 对构成源程序的字符串进行扫描和分解识别出一个一个单词符号。
  - 依循的原则: 构词规则
- 删除无用符号 (空格符, 回车符)
- 删除注释
- 检查词法错误

### ■ 描述工具: 正则表达式和有限自动机

- FOR    I    :=    1    TO    100    DO
- 关键词   标识符   等符   整常数   关键词   整常数   关键词

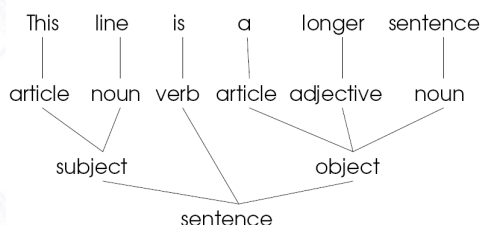
例子:  $Z = X + 0.618 * Y;$

## 2. 语法分析(Syntax Analysis)

### ■ 任务:

- 在词法分析的基础上, 根据语言的语法规则把单词符号串分解成各类语法单位。
- 检查语法错误
- 依循的原则: 语法规则
- 描述工具: 上下文无关文法

## 生成语法树



例子:  $Z := X + 0.618 * Y$   
算术表达式, 赋值语句 (层次结构分析)

## 语义分析(Semantic Analysis)

### ◆ 英语里的语义分析:

Jack said Jerry left his assignment at home.  
◆ What does "his" refer to? Jack or Jerry?

```
{
  int Jack = 3;
  {
    int Jack = 4;
    System.out.println(Jack);
  }
}
```

程序语言用严格的规则来消除二义性!

### 3. 中间代码生成 (Intermediate Code Generation)

- 任务:
  - 对各类不同语法范畴按语言的语义进行初步翻译。
- 依循的原则:
  - 语义规则
- 中间代码:
  - 三元式、四元式、抽象语法树等
- $Z = X + 0.618 * Y$  翻译成四元式为:
- $\begin{array}{llll} * & 0.618 & Y & T1 \\ + & X & T1 & T2 \\ = & T2 & - & Z \end{array}$

### 4. 优化(Optimization)

- 任务
  - 对于前阶段产生的中间代码进行加工变换, 以期在最后阶段产生更高效的目标代码。
- 依循的原则
  - 程序的等价变换规则
- 优化标准
  - 空间指标
  - 时间指标
- 优化方式
  - 局部优化
  - 全局优化

### 优化

Ex:  
 for(k = 1; k < 100; k++){  
   x = i + 1;  
   m = i + 10 \* k;  
   n = j + 10 \* k;  
}

### 中间代码 (一)

序号	OPR	OPN1	OPN2	RESULT	注释
(1)	:=	1		K	K=1
(2)	j<	100	K	(10)	if (100<K) goto (10)
(3)	+	i	1	X	X=i+1
(4)	*	10	K	T1	T1=10*K
(5)	+	i	T1	M	M=i+T1
(6)	*	10	K	T2	T2=10*K
(7)	+	J	T2	N	N=J+T2
(8)	+	K	1	K	K=K+1
(9)	j			(2)	goto (2)
(10)					

### 转换后的等价代码 (二)

序号	OPR	OPN1	OPN2	RESULT	注释
(1)	+	i	1	X	X:=i+1
(2)	:=	i		M	M:=i
(3)	:=	J		N	N:=J
(4)	:=	1		K	K:=1
(5)	j<	100	K	(10)	if (100<K) goto (10)
(6)	+	M	10	M	M:=M+10
(7)	+	N	10	N	N:=N+10
(8)	+	K	1	K	K:=K+1
(9)	j			(5)	goto (5)
(10)					

### 5. 目标代码产生

- 任务
  - 把中间代码变换成特定机器上的目标代码。
  - 通常为汇编
- 依赖于硬件系统结构和机器指令的含义
- 目标代码三种形式:
  - 绝对指令代码: 无需连接可直接运行
  - 可重新定位指令代码: 需连接装配后运行
  - 汇编指令代码: 需要进行汇编

## 5. 目标代码产生

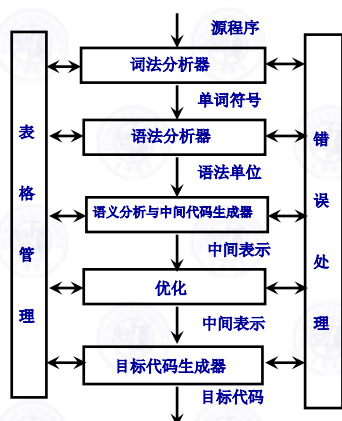
◆ 例:  $b=a+2$

```
MOV a, R1
ADD #2, R1
MOV R1, b
```

```
0001 01 00 00000000 *
0011 01 10 00000010
0100 01 00 00000100 *
L=00001111
0001 01 00 00001111
0011 01 10 00000010
0100 01 00 00010011
```

## 中间语言(Intermediate Languages)

- 许多编译器在连续的中间形式进行转换
  - 除了源语言和目标语言，中间的形式都是中间语言
- 中间语言一般从低到高排序
  - 最高是原语言
  - 最低是机器语言



## 1. 错误处理(Error Handler)

- 出错处理程序：发现源程序中的错误，把有关错误信息（位置、类型）报告给用户
  - 词法错误
    - $5x, 256.$
  - 语法错误
    - $X=(A*(B+C)+1$
  - 语义错误
    - 静态语义错误：上下文有关的错误（重复声明）
    - 动态语义错误：下标超界，除以0

## 2. 符号表和符号表管理 (Symbol Table Management)

- 常见的符号表：
  - 符号名表，常数表，标号表，入口名表，四元式表和过程引用表。
- 格式：

名字	信息
----	----

## 例: PASCAL程序段：

```
PROCEDURE INCWAP(M, N:INTEGER);
LABEL START;
VAR
  K:INTEGER;
BEGIN
  START:
    K:=M+1;
    M:=N+4;
    N:=K;
END
```

编译原理	表0.1 符号名表SNT		表0.3 入口名表ENT	
	NAME	INFORMATION	NAME	INFORMATION
	E			
	M	形式参数, 整型, 值参数	(1) INCWAP	二目子程序, 入口四元式: 1
	N	形式参数, 整型, 值参数		
编译原理	K	整型, 变量		

表0.2 常数表CT		表0.5 四元式表QT	
	值 (VALUE)	OPR	OPN1 OPN2 RESULT
(1)	1	(1) link	
(2)	4	(2) par INCWAP	1 M
		(3) par INCWAP	2 N
		(4) +	M 1 K
		(5) +	N 4 M
		(6) :=	K N
		(7) return	

表0.4 标号表LT	
NAME	INFORMATION
(1) STAR	四元式: (4)

## 遍(pass)

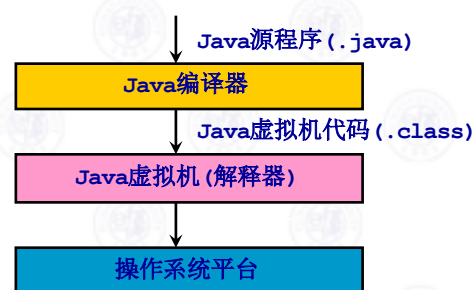
- 所谓"遍", 就是对源程序或源程序的中间表示从头到尾扫描一次。
- 阶段与遍是不同的概念。一遍可以由若干段组成, 一个阶段也可以分若干遍来完成。

## 编译前端与后端

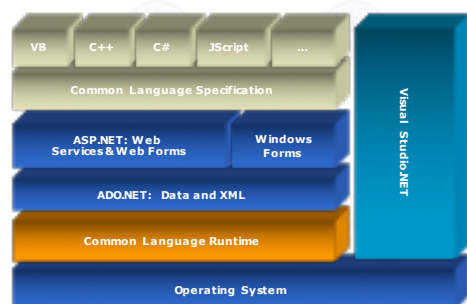


- 编译前端: 与源语言有关, 如词法分析, 语法分析, 语义分析与中间代码产生, 与机器无关的优化
- ◆ 编译后端: 与目标机有关, 与目标机有关的优化, 目标代码产生
  - ◆ 优点: 减少对内存容量的要求, 程序逻辑结构清晰; 优化更充分, 有利于移植。
  - ◆ 不足: 编译程序运行的效率低

## JAVA语言



## .NET Framework与VS.NET



## 四.编译程序与程序设计环境

- 程序设计环境
  - 编辑程序
  - 编译程序
  - 连接程序
  - 调试工具
- 集成化的程序设计环境



编译原理

### 与编译器相关的程序

- 解释程序
- 汇编程序
- 连接程序
- 装入程序
- 预处理器
- 编辑器
- 调试程序
- 描述器
- 项目管理程序

编译原理

### 五.编译程序生成

- 设计编译程序应考虑：可移植性、可维护性、可扩展性
- 编译程序的性能：可靠性、编译速度、目标代码的运行速度、空间节省
- 设计编译程序的过程：
  - 确定编译程序的组织结构和各部分的功能、方案
  - 确定使用工具、编写各组成部分

编译原理

### 五.编译程序生成

- 编译器中的主要数据结构：
  - 记号 (token)
  - 语法树 (syntax tree)
  - 符号表 (symbol table)
  - 常数表 (literal table)
  - 中间代码 (intermediate code)
  - 临时文件 (temporary file)

编译原理

### 五.编译程序生成

- 编译工具的选择
  - 汇编
  - 已有编译程序的高级语言
  - 自动化工具

编译原理

### 以汇编语言和机器语言为工具

- 优点：可以针对具体的机器，充分发挥计算机的系统功能。生成的程序效率高。
- 缺点：程序难读、难写、易出错、难维护、生产的效率低。

编译原理

### 高级语言书写

S 源程序    T 目标程序    I 实现语言

- 优点：程序易读、易理解、容易维护、生产的效率高。
- 缺点：难以充分发挥计算机的系统功能，生成的程序效率低。



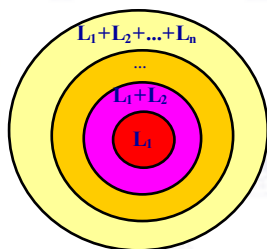
## 移植法

- 假设在A机上已有L语言的编译程序，想在B机上开发一个L语言的编译程序
  - 直接转换法：将L语言编译程序的A机代码直接转换成B机代码
  - 交叉编译：在A机上产生B机的目标代码

- 问题1：A机上有一个C语言的编译器，是否可利用此编译器实现B机上的C语言编译器？
- 解决：
  - 用C语言写一个B机上的编译程序 ( $P0: C \rightarrow B$ )
  - 用A机上的C编译器 ( $P1$ ) 编译  $P0$ ，得到可在A机上运行的“B机上的编译器” ( $P2: C \rightarrow B$ )
  - 在A机上用  $P2$  编译  $P0$ ，得到可在B机上运行的C编译器 ( $P3$ )

## 自展技术

- $L_i$ 语言能写出  $L_{i+1}$  语言的编译程序



## 编译程序自动产生

- 编译程序书写系统



FLEX 词法分析程序产生器  
YACC (Bison) 语法分析程序产生器  
更多的自动生成工具: **JavaCC, ANTLR, JFlex**等

## 编译发展

- 程序语言
- 机器结构
- 语言理论
- 算法
- 软件工程

## (程序) 语言

- 输入和输出
- 目标
  - 怎样给计算机发出指令
  - 怎样使计算机有效地执行指令

编译原理

## (程序) 语言

- 自然语言
  - 中文, 英文
  - 我们的最终目标, 但是远没有实现!
- 程序语言
  - 汇编, Fortran, Basic, C, C++, Java, C#

编译原理

## 程序语言

- 程序语言应当有如下特性:
  - 无二义性
  - 准确性
  - 简洁性
  - 表达性
  - ?

编译原理

## 机器结构

- 16位、32位、64位
- 超线程
- 并行编译
  - SIMD
  - MIMD
  - 分布式计算

编译原理

## 其他

- 程序语言
- 机器结构
- 语言理论
- 算法
- 软件工程

编译原理


## 编译器现状(Compiler Today)

- 总体框架保持不变
- 但是各部分的重要程度与Fortran相比已经发生了很多变化
  - 早期: 词法、语法分析是更复杂、高代价的
  - 目前: 着重点已经转到其他阶段的优化, 而词法、语法分析相对廉价的

编译原理


## 关于学习编译原理

- 构造编译程序的前提:
  - 掌握源语言
  - 掌握目标语言
  - 掌握编译方法



编译原理

## 六. 关于学习编译原理



- 意义:
  - 学习编译程序构造原理, 技术
  - 更好地理解高级语言
  - 编译的原理和方法有助于构造一些实用的工具