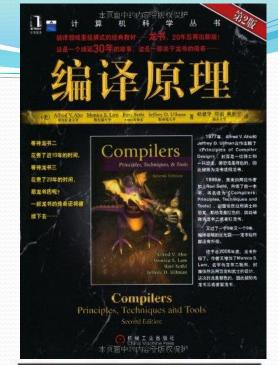
编译原理

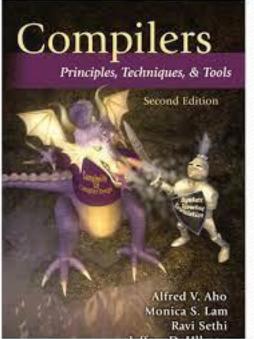
第一章 引论

南京大学人工智能学院 戴新宇

课程概要

- 教材:编译原理(龙书第二版)
- 学时: 32学时(课堂)
- 学分: 2
- 周二: 10-12am, 逸B-403
- 助教: 毛云麟
- 课程考核:
 - 课堂
 - 作业
 - 期末考试





课程第一印象?

```
JavaScript

Period Physical Color Co
```

```
CreateRectRgn(80,160,80+RectSizeKino)

Tegn.PtInRegion(point))

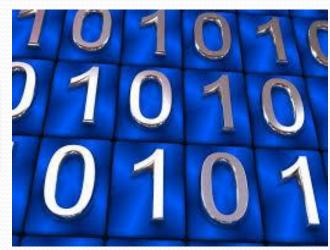
double x0c, y0c;

for (int i=0;i<NUMCITY;i++)

for (x0c=80+RectSizeX*(xEmit(4))

150+RectSizeX*(xEmit(4))
```





什么是编译器

• 一个编译器就是一个程序,读入以某一种语言(源语言)编写的程序,并把该程序。175 学价的、用另一种语言(目标语言)组 ige LBB0_3

.loc

movl

addl

.loc

movl addl

movl

.loc

jmp LBB0_1

Ltmp6:

1 18 9

1 19 9

\$1, %eax

1 20 5

-24(%rbp), %eax

-20(%rbp), %eax %eax, -24(%rbp)

-20(%rbp), %eax

%eax, -20(%rbp)

```
while (i<10){
    a = a + i;
    编译器
}
```

- 如果翻译过程发现源程序有针
- 狭义: 程序设计语言 → 机器
- 广义: 程序变换 C++ → C →汇编 Python → C

课程目标

- 目标: 掌握编译原理的基础理论和技术
- 此外
 - 帮助我们更好的理解程序设计语言和机器体系结构
 - 帮助我们写出更加高效的程序

下列程序片断哪一个更快?

```
for (i = 0; i < M; i++)

for (j = 0; j < N; j++)

sum += A[i][j];

for (j = 0; j < N; j++)

for (i = 0; i < M; i++)

sum += A[i][j];
```

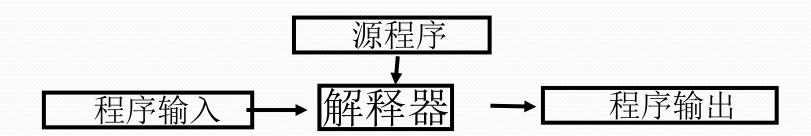


• 编译器 vs. 解释器

程序输入

源程序 编译器 目标程序 程序输出

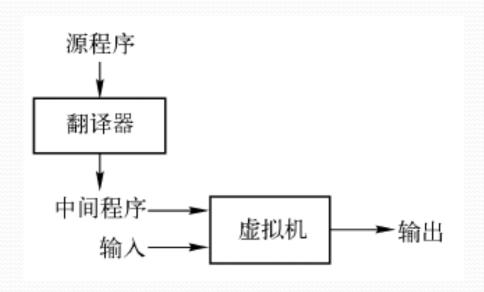
- 效率高,一次编译,多次运行
- 通常目标程序是可执行的



- 直接利用用户提供的输入,执行源程序中指定的操作。
- 不生成目标程序,而是根据源程序的语义直接运行。
- 边解释,边执行,错误诊断效果好。

编译器 VS. 解释器

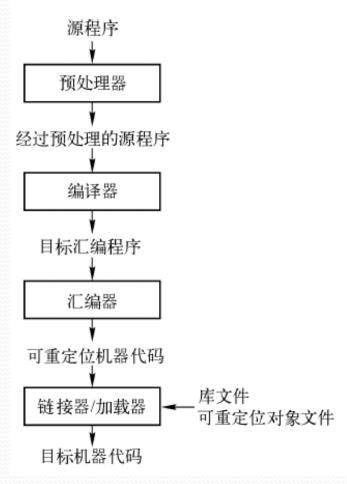
· Java结合了两者:

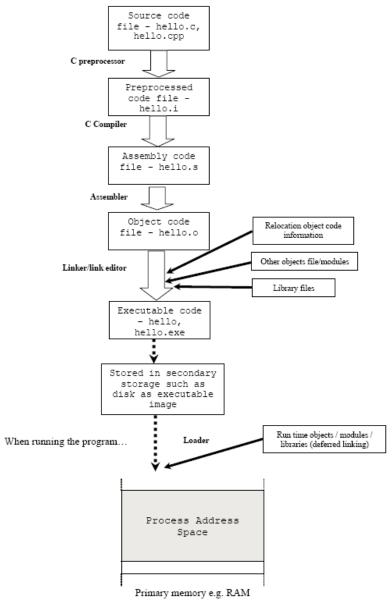


Javac Hello.java Java Hello

典型语言(如C)的编汉

- 预处理器
- 汇编器
- 链接器
- 加载器





编译器的结构

- 分析部分(Analysis)
 - 源程序 语法结构 中间表示
 - 搜集源程序中的相关信息,放入符号表
 - 分析、定位程序中可能存在的错误信息(语法、语义错误)
 - 又称编译器的前端(front end),是于机器无关的部分
- 综合部分(Synthesis)
 - 根据符号表和中间表示构造目标程序
 - 又称编译器的后端(back end),是于机器相关的部分

编译器中的 若干步骤

- 每个步骤把源程序的 一种表示方式转换成 另一种表示方式。
- 实践中,某些中间表示不需要明确的构造出来。
- 符号表存放源程序的 相关信息,可由各个 步骤使用

字符流 词法分析器 符号流 语法分析 语法树 语义分析 语法树 符号表 中间代码生成器 中间表示形式 机器无关代码优化器 中间表示形式 代码生成器 目标机器语言 机器相关代码优化器 目标机器语言

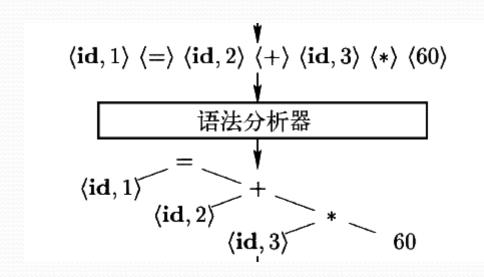
符号表管理

- 记录源程序中使用的变量的名字, 收集各种属性
 - 名字的存储分配
 - 类型
 - 作用域
 - 过程名字的参数数量、参数类型等等
- 符号表可由编译器的各个步骤使用

词法分析 (lexical analysis, scanning)

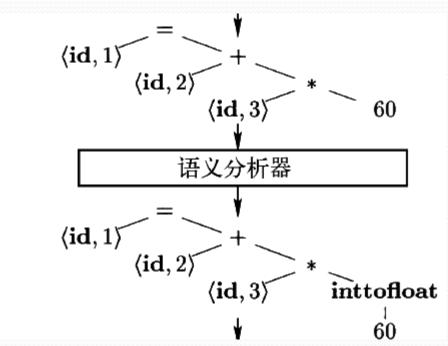
- 词法分析/扫描读入源程序的字符流,输出有意义的词素 (lexeme)
 - 基于词素,产生词法单元: <token-name, attribute-value>
 - token-name由语法分析步骤使用
 - attribute-value指向相应的符号表条目,由语义分析/代码 生成步骤使用
- 例子
 - position = initial + rate * 60
 - <id,1> <=, > <id,2> <+, > <id,3> <*, > <number, 4>

语法分析(syntax analysis/parsing)



- 词法分析后,需要得到词素序列的语法结构
- 语法分析/解析
 - 根据各个词法单元的第一个分量来创建树形中间表示形式。通常是语法树(syntax tree)
 - 指出了词法单元流的语法结构。

语义分析(Semantic Analysis)



- · 得到语义(meaning),对于编译器来说比较难
- 语义分析
 - 使用语法树和符号表中的信息,检查源程序是否满足语言定义的语义约束。
 - 同时收集类型信息,用于代码生成。
 - 类型检查, 类型转换。



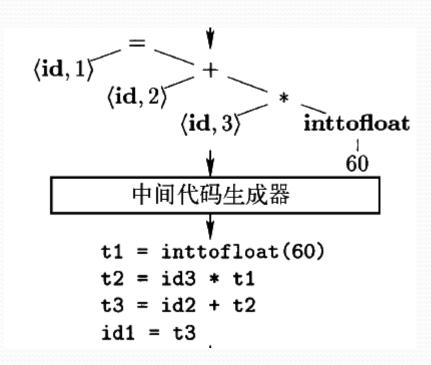
语义分析

- Jack said Jerry left his assignment at home.
- Jack said Jack left his assignment at home?

```
int Jack = 3;
   int Jack = 4;
   cout << Jack:
```

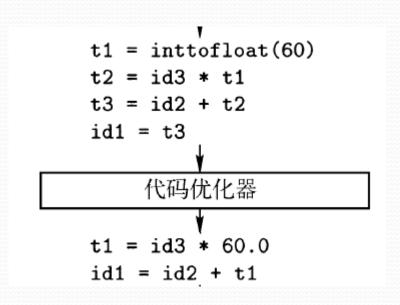
中间代码生成(Intermediate-Code

Generation)



- 根据语义分析的输出, 生成类机器语言的中间表示
- 三地址代码:
 - 每个指令最多包含三个运算分量
 - t1 = inttofloat(60); t2 = id3 * t1; t3 = id2 + t2;

代码优化(Code Optimization)



- 通过对中间代码的分析,改进中间代码,得到更好的目标代码
 - 运行的更快、占用更少的内存: 少占资源
- 优化有具体的设计目标

代码生成(Code Generation)

- 把中间表示形式映射到目标语言
 - 寄存器的分配
 - 指令选择
 - 内存分配

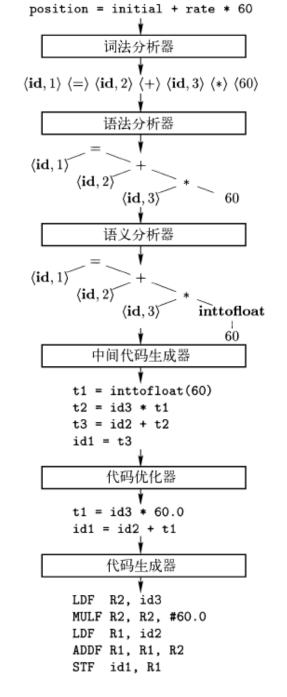


图 1-7 一个赋值语句的翻译

position

符号表

...

initial

rate

编译器的趟 (Pass)

- 趟:以文件为输入输出单位的编译过程的个数,每趟可由一个或若干个步骤构成
- "步骤"是逻辑组织方式
- "趟"和具体的实现相关

编译器简介

- 编译器 vs. 解释器
- 编译器的结构
- 编译的构造工具

编译器的构造工具

- 扫描器的生成器: lex/flex
 - 根据一个语言的词法单元的正则表达式描述生成词法分析器
- 语法分析器的生成器: yacc/bison
 - 根据一个程序设计语言的语法描述自动生成语法分析器
- 语法制导的翻译引擎
 - 生成一组用于遍历分析树并生成中间代码的程序
- 代码生成器的生成器
 - 依据中间语言的每个运算如何翻译成目标机上机器语言的一组规则, 生成一个代码生成器
- 数据流分析引擎
 - 收集数据流信息,用于优化
- 编译器构造工具集

编译器的处理对象-程序语言



程序设计语言

- 语言的代分类
 - 第一代语言: 机器语言
 - 第二代语言: 汇编语言
 - 第三代语言: 高级程序设计语言
 - Fortran, Pascal, Lisp, Modula, C
 - 第四代: 特定应用语言: ,SQL, Postscript
 - 第五代: 基于逻辑和约束的语言, Prolog、OPS5
- 面向对象语言
 - Simula, Smalltalk, Modula3, C++, Object Pascal, Java, C#
 - 数据抽象、继承
- 面向过程语言

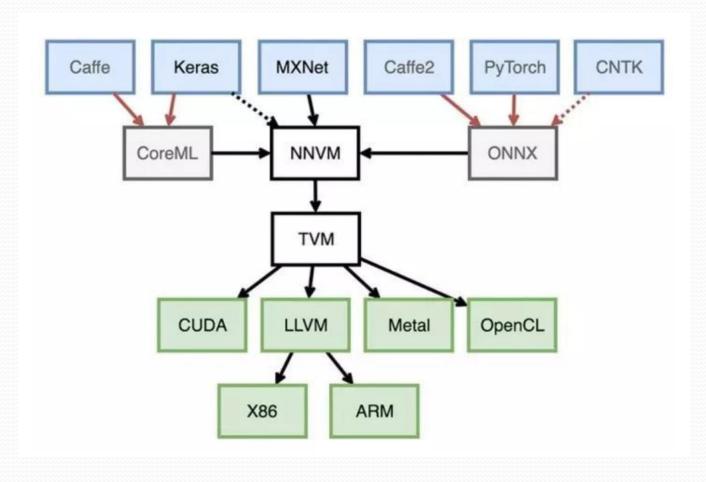


程序设计语言和编译器之间的关

系

- 程序设计语言的 发展向编译器设计者提出新要求
 - 设计相应的算法和一下方法来翻译而工持新的语言特征
- 通过降低高级语言 器 开始 发出高级语言的 使用
- 编译器设计者还需要更好工程序设计 语言 的能力。

人工智能编译器



第一课总结



