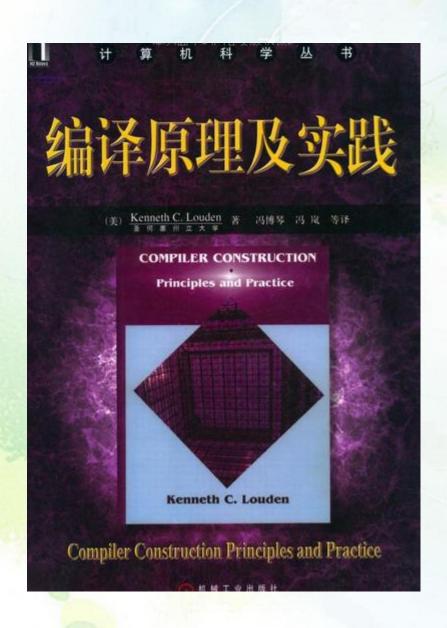
编译原理

编译原理

- •课堂讲授:提问、小测
- •课程实验: 4个
 - ·C++单词拼装器、
 - ·XLEX生成器、
 - ·Tiny语言扩充语法分析、
 - ·LL(1)或LR语法分析器
- 课程成绩:
 - 小测和实验(30%)+期末考试(70%)



问题引入

Test.cpp

```
#include<iostream>
using namespace std;
void main( void)
{
  int i;
  cin>>i;
  if (i>3) cout << "ok";
}</pre>
```

思考

 Good judgment comes from experience and all of that comes from bad judgment.

- 句子分析 单词分析

单词分析

 Good judgment comes from experience and all of that comes from bad judgment.

- · Good 形容词
- judgment 名词
- · comes 动词
- · from 介词
- · experience 名词
- · and 连词
- • • • •

如何实现

实验一: C++单词拼装器

必做内容:

把C++源代码中的各类单词 (记号) 进行拼装分类。

C++语言包含了几种类型的单词(记号):标识符,关键字,数(包括整数、浮点数),字符串、注释、特殊符号(分界符)和运算符号等【详细的单词类别及拼装规则见另外的文件说明】。

运行效果样本

```
#include<iostream.h>
main()
{
   int i;
   cin>>i;
   if (i>3) cout<< "ok";</pre>
```

```
# 特殊符号
include 关键字
<iostream.h> 特殊符号
main 关键字
( 特殊符号
) 特殊符号
```

```
特殊符号
int 关键字
  标识符
; 特殊符号
cin 关键字
>> 特殊符号
  标识符
; 特殊符号
if 关键字
 特殊符号
  标识符
> 特殊符号
  数
  特殊符号
cout 关键字
<< 特殊符号
"ok" 孝
  特殊符号
  特殊符号
```

思考

• 算术表达式的计算

程序?

软件开发思维的转变

• 单打独斗 > 分工分层协作

• 手工开发>自动化、工具化、平台化

让计算机为人服务

- 了解计算机的构造特点及工作方法
- 计算机语言的发展:
 - •二进制
- 抱怨,就会提出新问题——太难记

汇编语言

• 机器语言的助记——低级语言

```
-u 100
0B33:0100 B82000 MOV AX,0020
0B33:0103 BB3000 MOV BX,0030
0B33:0106 01D8 ADD AX,BX
0B33:0108 CD09 INT 09
0B33:010A CD20 INT 20
```

• 抱怨, 就会提出新问题

高级语言

- ·以一个更类似于数学定义或自然语言的简洁形式来编写程序的操作——如何设计一种高级语言?
- 它应与任何机器都无关;
- 方便翻译成二进制代码——如何翻译?

如何设计一种高级语言?

- 1.用数学的表达及逻辑表示 x=1 y=x+1
- 2.一个正常过程的描述应该包含什么? 我叫小朋帮我买药品。
- 3.语言包括哪些要素?
 - 找出自然语言这个模型进行分析总结
 - ·词法
 - 语法

高级语言如何翻译为二进制?

找相似模型:外文翻译

1.翻译的方法: 即席翻译 书面翻译

2.翻译的过程

编译? 编写和翻译外文, 也称翻译者。







外文翻译过程

以英文翻译为例:

I've got rhythm,

I've got music,

I've got my gal,

Who could ask for anything more?

· I've got rhythm 我有韵律

· I've got music 我有音乐

· I've got my gal 我有女友

Who could ask for anything more?
 谁还会问我要什么呢?

外文翻译过程的总结

· 抽象观点:

任何一本外文资料——由字母、标点符号(包括空格和其它符号)并按相应语法规则所组成的字符串。

・即符号)单词)句子)书

外文翻译过程的总结

因此,想要翻译外文,必须具备以下能力:

- (1) 能认识外语的字母及标点符号;
- (2) 能识别出文中的各个单词;
- (3) 会查字典;
- (4) 懂得此种外语的语法;
- (5) 具有目标语言的修辞能力。

分析与综合

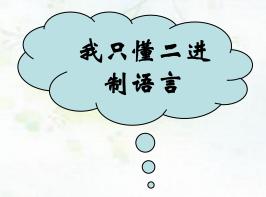
- 分析:第一个符号开始,依次阅读原文中的各个符号,逐个识别出原文中的各个单词,然后根据语法规则进行语法分析。
- 即分析原文中如何由单词组成短语和句子,以及句子的种类特点等。
 - 在识别单词和进行语法分析的过程中,还要不时查阅字典
 - 一做语法正确性的检查,进行相应的语义分析,并做一些必要的信息记录工作等。
- · 综合:根据上述分析所得到的信息,拟定译稿,进行修辞加工,最后写出译文。

	翻译外文
分析	阅读原文 识别单词 分析句子
综	修辞加工 写出译文

查字典 检查错 填表







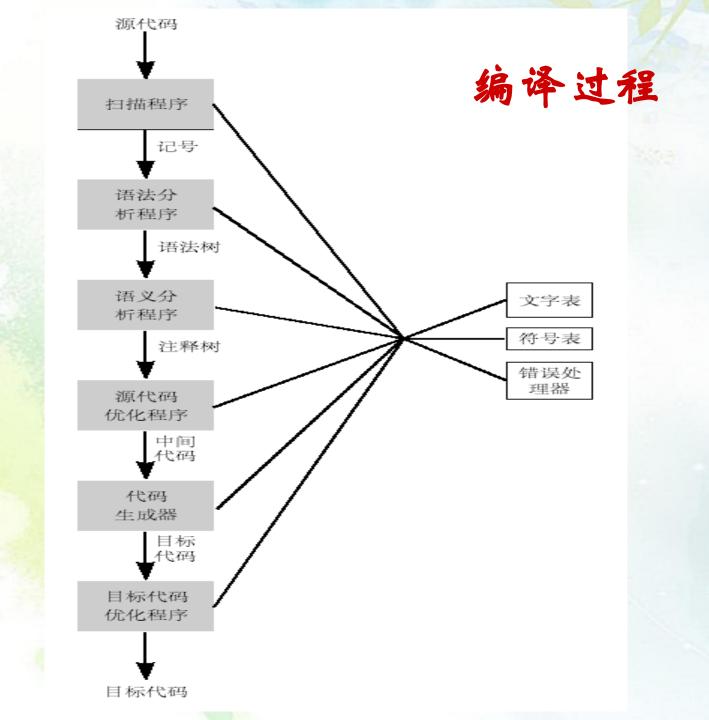


翻译软件包

如何翻译?

	翻译外文	编译源程序
分 析	阅读原文 识别单词 分析句子	输入并扫描源程序 词法分析 语法分析
综 合 	修辞加工 写出译文	修饰优化 目标代码生成

即: 先分析源程序, 然后再综合为目标程序



(1) 扫描程序 (scanner)

源程序的字符 > 记号 (token)

记号 (token) = 自然语言如英语的单词 扫描=拼写

例如

a [index] = 4 + 2

记号:

a标识符

[左括号

index标识符

]右括号

= 赋值

4数字

十加号

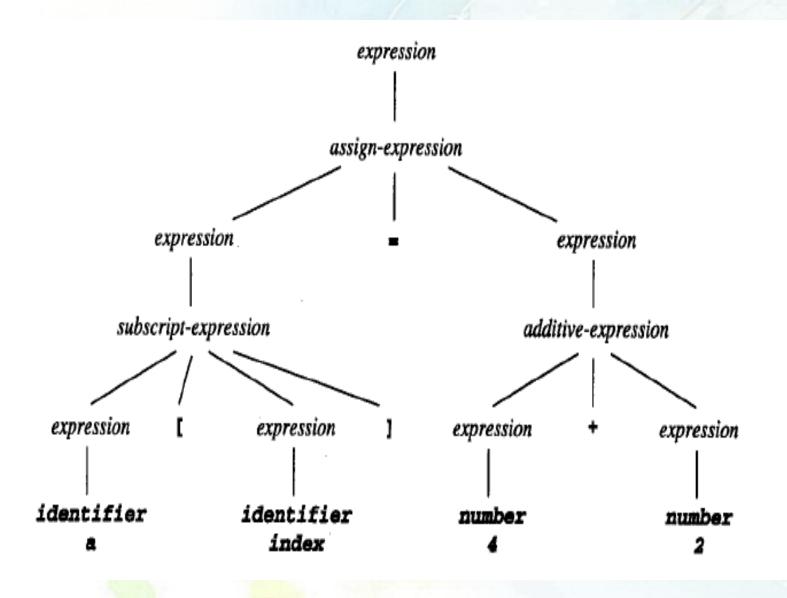
2数字

(2) 语法分析程序 (parser)

• 语法分析定义了程序的记号元素及其关系

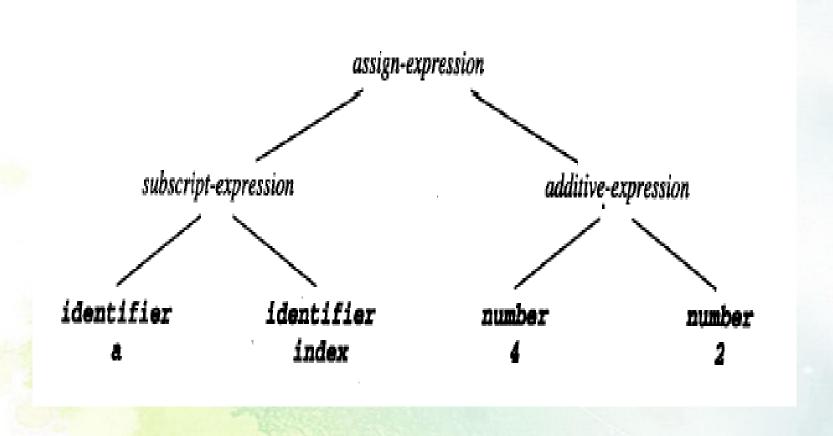
•记号一句子一用分析树或语法树表示

a [index] = 4 + 2



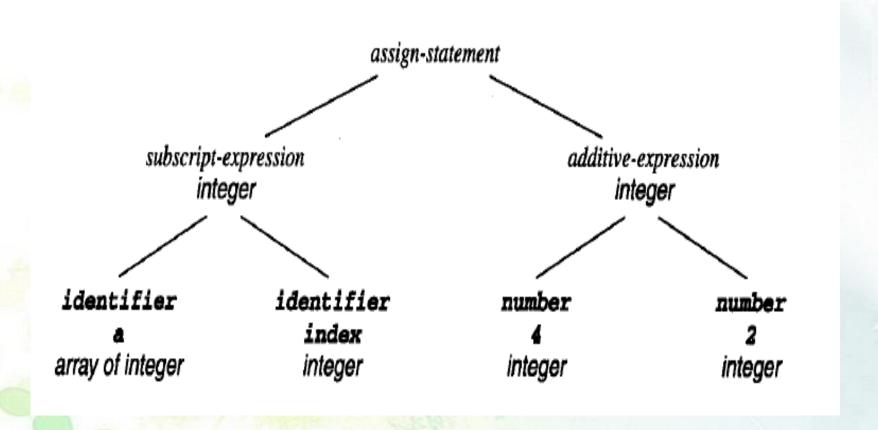
- 分析树的缺点:
 - 过于庞大, 耗费内存

- 解决方法:
- · 压缩一只保留有用信息一抽象的语法树 (abstract syntax tree)



- (3) 语义分析程序 (semantic analyzer)
- •程序的语义 > 理解其"意思"
- 一般的程序设计语言的典型静态语义包括声明和类型检查。
- 解决方法:
- ·在语法树上添加属性(attribute)——如数据类型)。

a [index] = 4 + 2



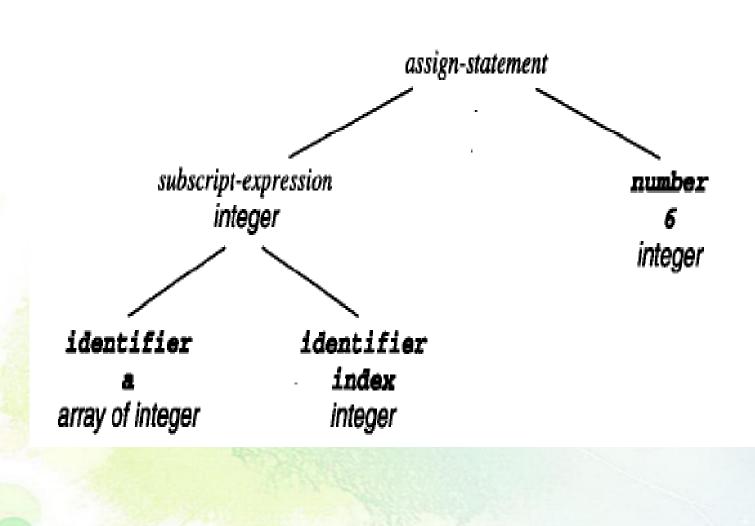
(4) 源代码优化程序(source code optimizer)

即对代码进行改进或优化步骤。

- 与机器无关的优化

如: 表达式4+2

- →可以先计算结果6
- →常量合并(constant folding)。



如何更好地进行优化?

- 一多遍扫描
- **→**中间代码
- **一中间代码的存储结构**

中间代码

- 中间代码一直是指一种位于源代码和目标代码之间的代码表示形式。
- 三元组、四元组、树型、伪代码、逆波兰

(5) 代码生成器 (code generator)

代码生成器得到中间代码(IR),并生成目标机器代码。

• 尽管大多数编译器直接生成目标代码,但是为了便于理解,本书 用汇编语言来编写目标代码。

例如,下面是上述表达式的样本代码序列(在假设的汇编语言中):

MOV RO, index ;; value of index -> RO

MUL RO, 2

;; double value in RO

MOV R1, &a

:: address of a -> R1

ADD R1, RO

:: add R0 to R1

MOV *R1, 6

:: constant 6 -> address in R1

- (6) 目标代码优化程序(target code optimizer)
- 与机器有关的优化,利用机器指令特征进行优化
- 使用了这两种优化后,目标代码就变成:

MOV RO, index SHL RO

MOV &a[R0], 6

;; value of index -> RO

;; double value in RO

;; constant 6 -> address a + RO

• 优化的目的:运行效率和节省内存空间

基本概念

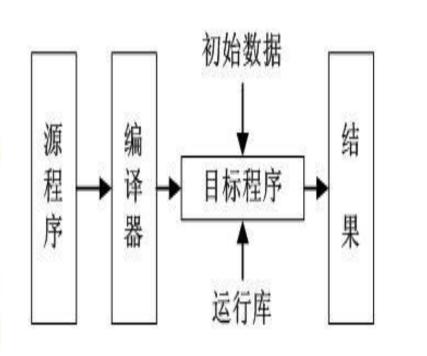
- · 汇编程序(assembler):
 - 从汇编语言到机器语言的翻译程序称为汇编程序, 它的源语言和目标语言分别是相应的汇编语言和机器语言。

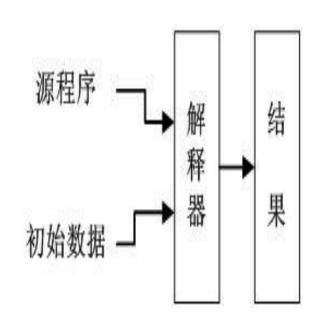
- · 编译程序(compiler)或解释程序(interpreter):
 - -如果一个翻译程序的源语言是某种高级语言,其目标语言是相应于某一计算机的汇编语言或机器语言,则称这种翻译程序为编译程序或解释程序。

翻译方式

编译程序:书面翻译

解释程序: 即席翻译





高级语言的设计

- 1.单词分类 (保留字、标识符、专用符号等)
- 2.接近于数学定义及数学运算方式
- 3.控制结构简单:顺序、分支、循环
- 4.应该要能做输入及输出
- 5.为了提高程序的可读性:可以加注释

样本语言

• Tiny语言

· Tiny样本语言:求输入值阶乘TINY语言程序

```
{ Sample program
  in TINY language -
  computes factorial
read x; { input an integer }
if 0 < x then { don't compute if x <= 0 }
  fact := 1;
  repeat
    fact := fact * x;
   x:=x-1
  until x = 0;
  write fact { output factorial of x }
end
```

TINY样本语言

- (1) 由分号分隔开的语句序列。
- (2) 无过程(函数) 也无数据类型的声明(只有整型变量)。
- (3) 只有两个控制语句: if语句和repeat语句, 这两个控制语句本身也可包含语句序列。

If语句有一个可选的else部分且必须由关键字end结束。

- (4) read语句和write语句完成输入/输出。
- (5) 用花括号表示注释,但注释不能嵌套。
- (6) 只有布尔(比较)表达式和整型算术表达式。
 - 比较表达式只能使用<与=比较运算符号。
 - 一比较表达式可能用在控制语句中(即没有布尔型变量和布尔型的赋值)
 - 算术表达式可以包括整型常数、变量、参数以及4个整型算符+、 -、 *、/。
 - 为了区分比较运算符=,赋值运算符号 用:=

TINY样本语言的单词分类

1. 关键词:

If then else end repeat until read write 不区分大小写

- 2. 专用符号: + * / < = { }; :=
- 3. identifier和 number,则定义:

identifier: 字母开头,后面可跟若干个字母,且不区分大小写 number: 数字符号开头,后面可跟若干个数字

也可以抽象地表示为:

identifier = letter letter*
number = digit digit*
letter = a|..|z|A|..|Z
digit = 0|..|9

- 4. 空格由空白、换行符和制表符组成。
- 5.用表示{}注释,注释可以放在任何空句出现的位置(即注释不能放在标记内)上,且可以超过一行。注释不能嵌套。

TINY 语言的文法规则列表

```
program→stmt-sequence
 stmt-sequence → stmt-sequence; statement | statement
 statement -> if-stmt | repeat-stmt | assign-stmt | read-stmt | write-stmt
 if-stmt→if exp then stmt-sequence end
          if exp then stmt-sequence else stmt-sequence end
 repeat-stmt→repeat stmt-sequence until exp
 assign-stmt→identifier := exp
 read-stmt→read identifier
 write-stmt→write exp
 exp→simple-exp comparison-op simple-exp | simple-exp
 comparison-op→ < | =
 simple-exp→simple-exp addop term | term
 addop → + |-
 term→term mulop factor | factor
 mulop→ * /
factor→(exp) | number | identifier
```

Tiny语言的缺陷

- 1.不方便利用计算机内存:增加数据类型
- 2.运算不丰富,如比较运算只有<和=,应该是每种数据类型都要有自己的运算
- 3.控制结构单一,表达不方便,不灵活:
 - ·增加多分支结构的表达,如switch
 - ·增加循环结构的表达,如while, for
- 4. 方便利用已写的代码:
 - •引入函数
 - 引入面向对象的方法

TINY编译器

TINY编译器包括以下的C文件,它的头文件放在左边,它的代码文件放在右边;

globals.h main.c

util.h util.c

scan.h scan.c

parse.h parse.c

symtab.h symtab.c

analyze.h analyze.c

code.h code.c

cgen.h cgen.c

- 编译器有4遍:
- 第1遍由构造语法树的扫描程序和分析程序组成;
- 第2遍和第3遍执行语义分析,其中第2遍构造符号表
- 第3遍完成类型检查;
- 最后一遍是代码生成器。
- · 在main.c中驱动这些遍的代码十分简单。当忽略了标记和编辑时,它的中心代码如下(请参看附录B中的第69、77、79和94行):

syntaxTree = parse();
buildSymtab (syntaxTree);
typeCheck (syntaxTree);
codeGen (syntaxTree, codefile);

· 条件编译

标志	设置效果	编译所需文件(附加)
NO_PARSE	创建只扫描的编译器	globals.h, main.c,
		util.h,util.c, scan.h, scan.c
NO_ANALYZE	创建只分析和扫描的编译器	parse.h, parse.c
NO_CODE	创建执行语义分析,但不生成	symtab.h, symtab.c, a n a l y z e .
	代码的编译器	h, analyze. c

• 编译命令:

tiny sample. tny

生成结果文件: sample.tm

TMtr

• 执行程序命令:

tm sample.tm

·进入TM运行模拟环境。