

编译原理与技课 程设计术

Email: wenshli@bupt.edu.cn
TEL: 62282929

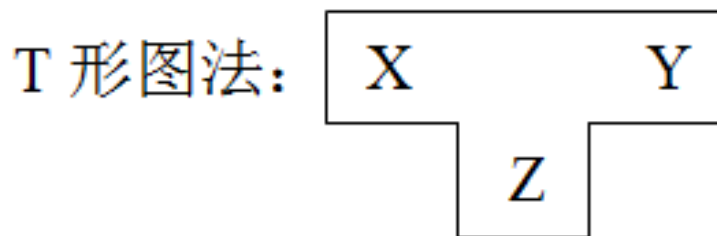
课程设计的目的

- 进一步掌握编译原理
 - 语法分析、语义分析、（中间）代码生成
- 通过课程设计，掌握编译技术
 - 基于自动机的分析技术、语法制导翻译技术
- 提高解决复杂工程问题的能力
 - 分析问题、问题分解
 - 解决方案、方案实施

内容

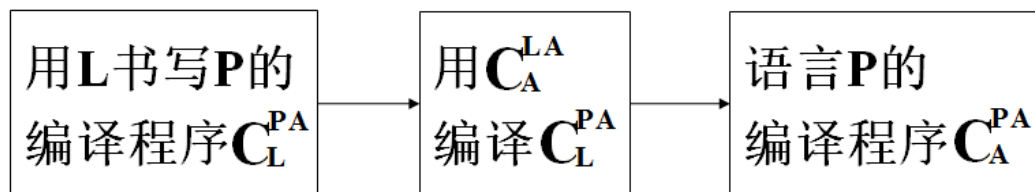
1. 编译程序的表示及实现
2. 课程设计任务与要求
 - 2.1 Pascal-S语言语法图
 - 2.2 Pascal-S语言文法产生式
 - 2.3 文法说明
 - 2.4 关于词法的约定
 - 2.5 课程设计建议
 - 2.6 测试
 - 2.7 开发方法
 - 2.8 设计报告要求
3. 教学安排

1. 编译程序的表示及实现

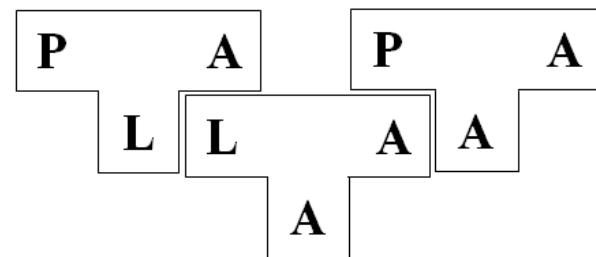


记号法: C_Z^{XY}

- 若在A机型上已有语言L的编译程序，用记号 C_A^{LA} 表示，由于L是自编译语言，所以可以用语言L来书写语言P的编译程序 C_L^{PA} ，再用 C_A^{LA} 编译 C_L^{PA} ，可以得到能够在A机上运行的语言P的编译程序 C_A^{PA} 。



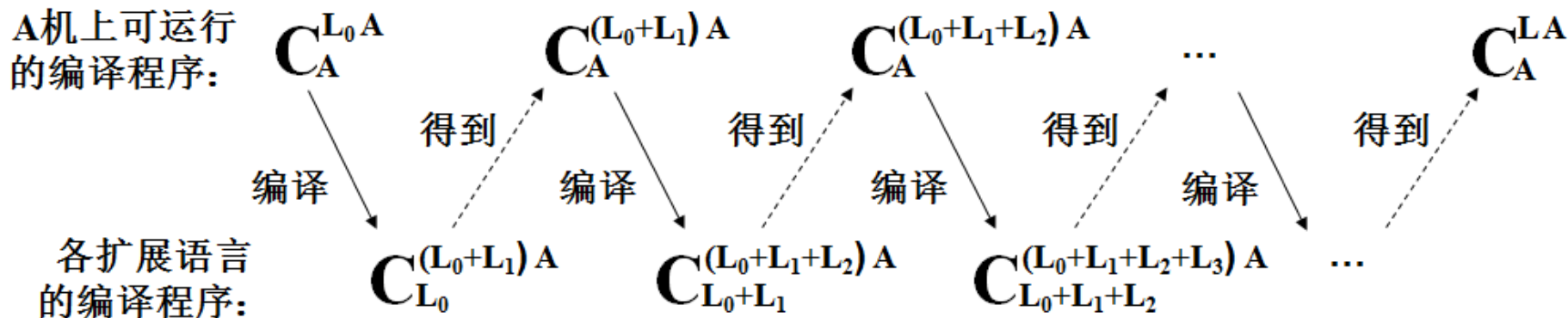
(a) 记号描述



(b) T形图表示

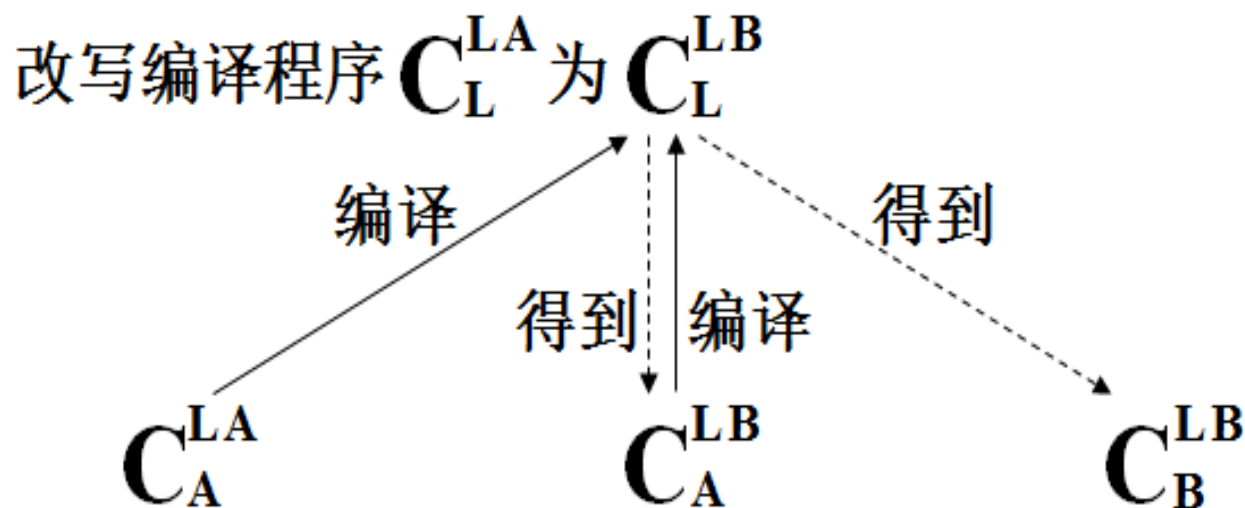
实现方法—自展法

- 有自编译语言L，通过自展的方法构造其在机器A上的编译程序 C_A^{LA} ：



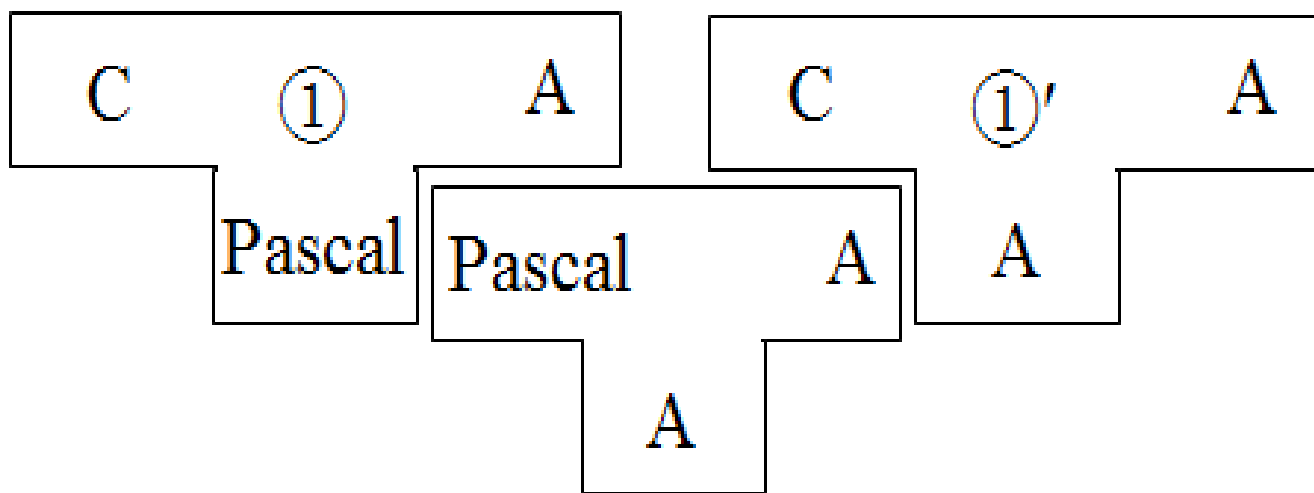
实现方法—移植法

- 若宿主机A上有用自编译高级语言L书写的语言L的编译程序 C_L^{LA} ，以及可在A机上运行的语言L的编译程序 C_A^{LA} ，那么，就可以将语言L的编译程序从A机移植到B机，即得到在B机上运行的语言L的编译程序 C_B^{LB} 。



实现方法（T型图表示）

- 在A种机上已经有Pascal语言可用，如何使一种新的语言（如C语言）也可以在A机上使用？

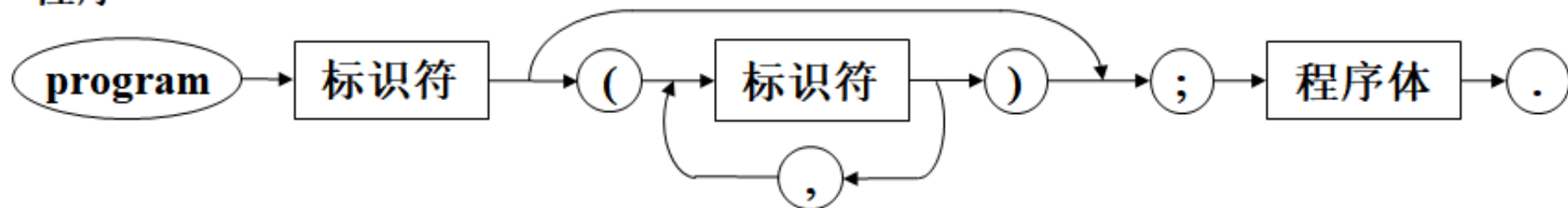


2. 课程设计任务说明

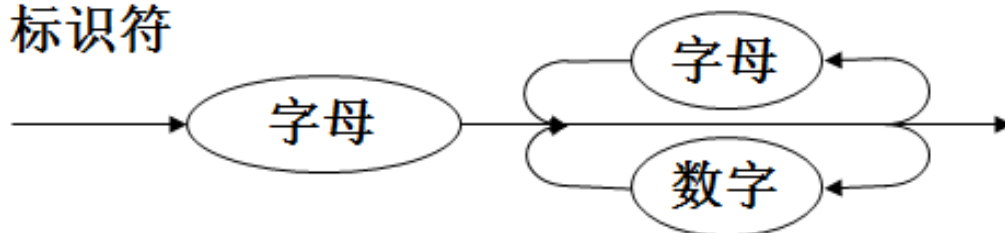
- 题目：Pascal-S语言编译程序的设计与实现
- 目标：
按照所给Pascal-S语言的语法，参考Pascal语言的语义，设计并实现Pascal-S语言的编译程序。
- 要求给出各阶段的设计成果，如：
 - 需求分析报告
 - 总体设计报告（软件功能描述、功能模块划分、软件结构图、符号表结构设计、模块间接口定义等）
 - 详细设计报告（模块功能、输入/输出、处理逻辑等）
 - 编码实现（源程序、可执行程序）
 - 测试报告（测试计划、测试用例、测试结果及分析等）

2.1 Pascal-S语言语法图 (1/ 8)

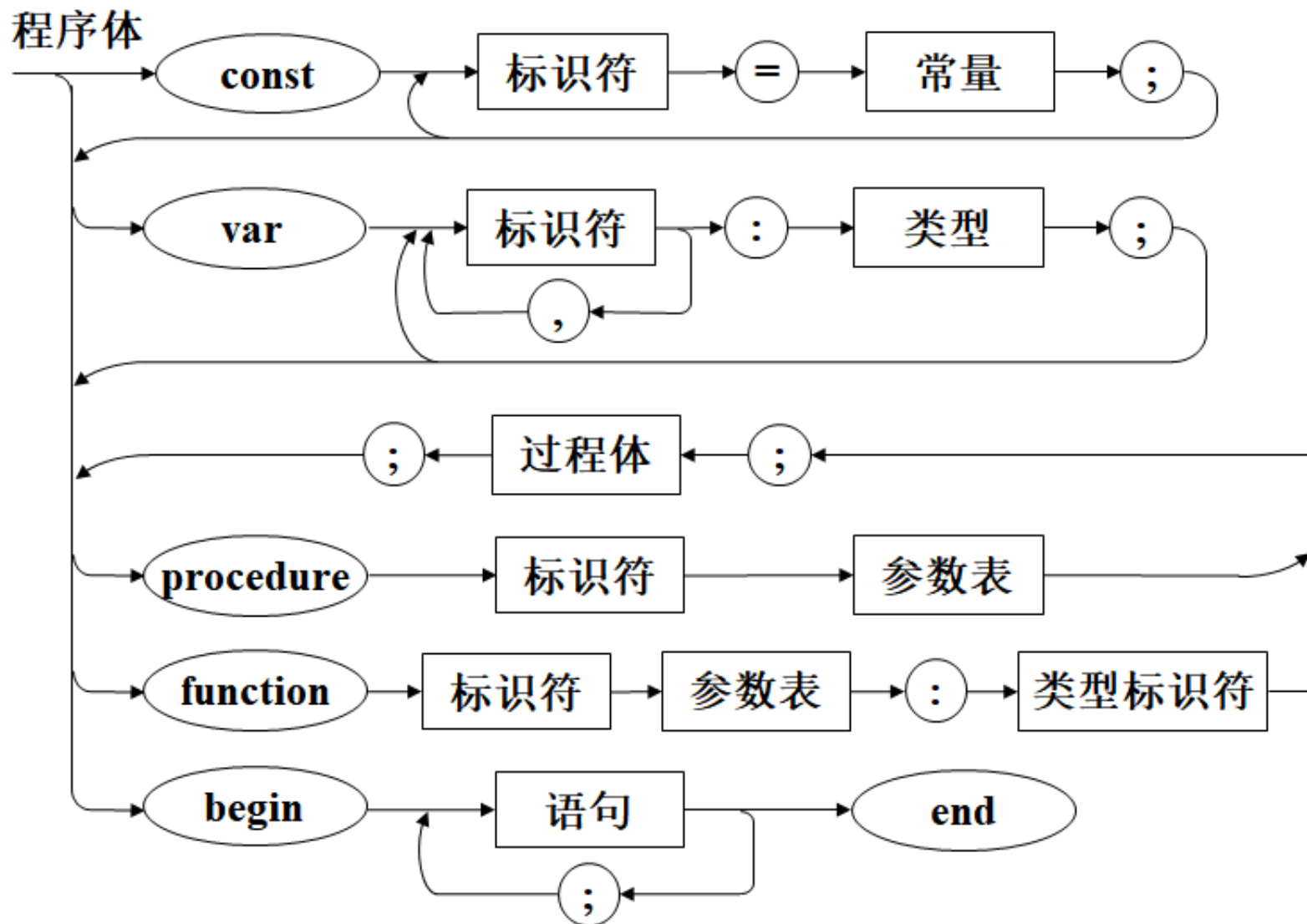
程序



标识符

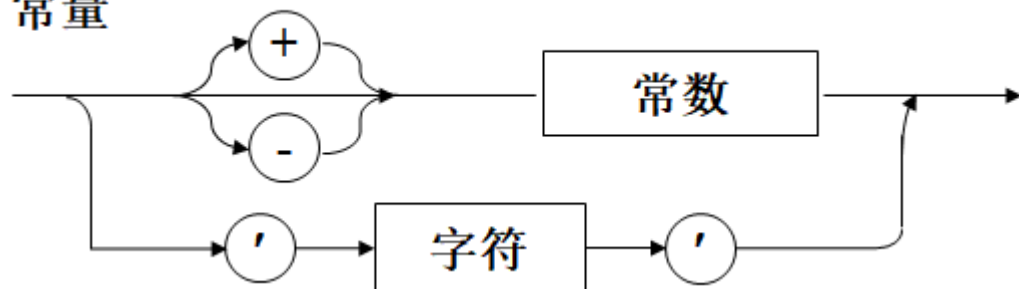


Pascal-S语言语法图 (2/8)

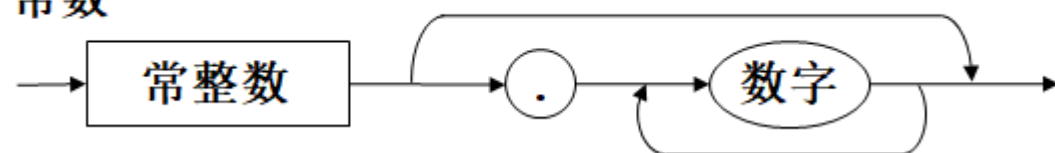


Pascal-S语言语法图 (3/8)

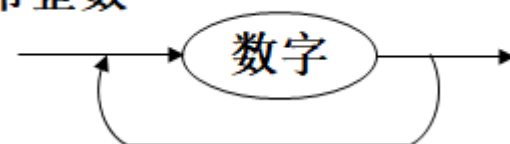
常量



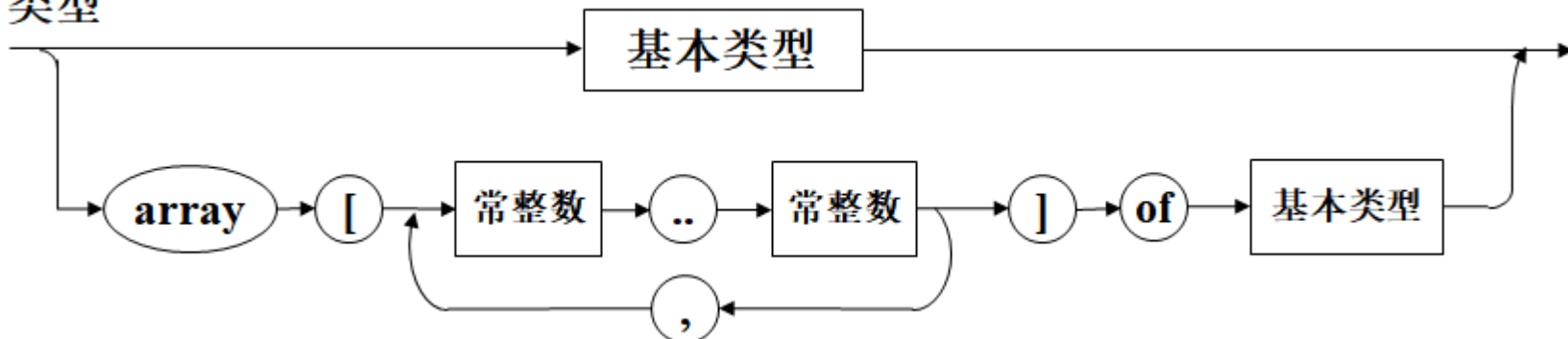
常数



常整数

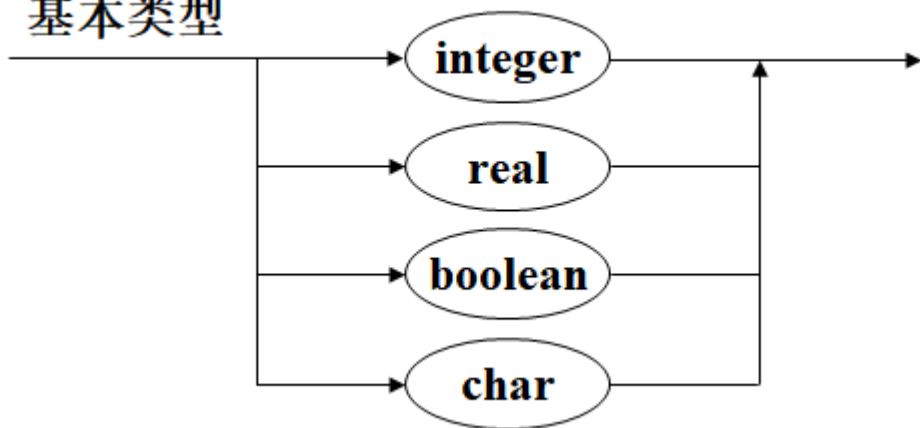


类型

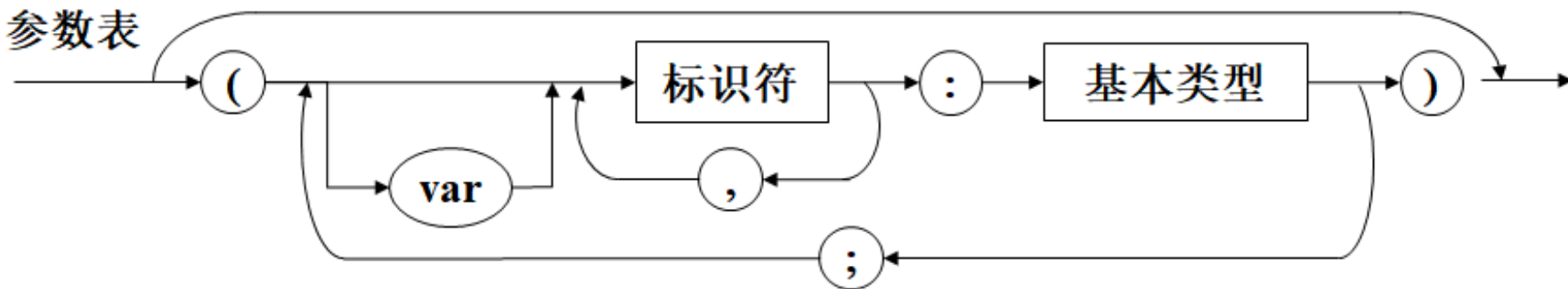


Pascal-S语言语法图 (4/8)

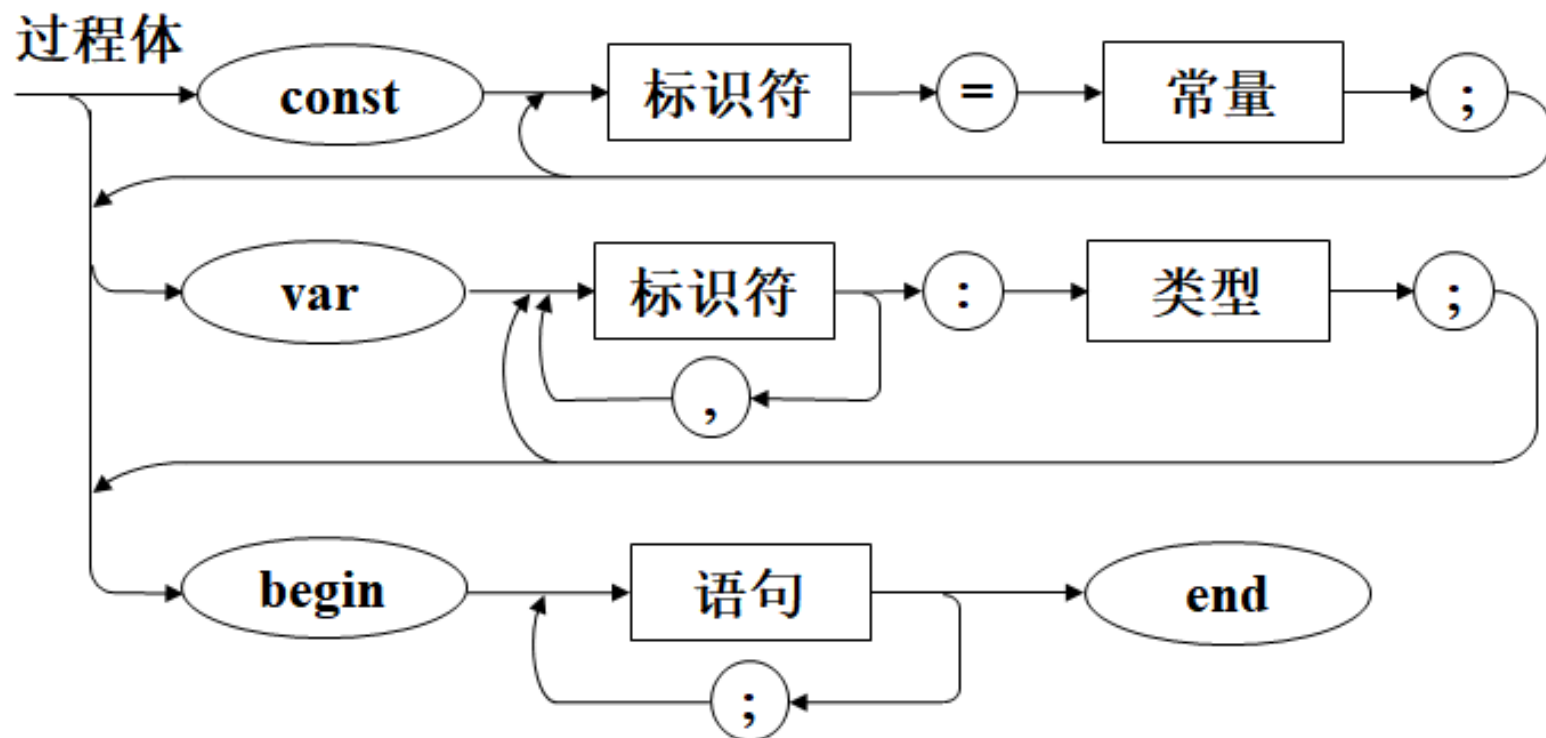
基本类型



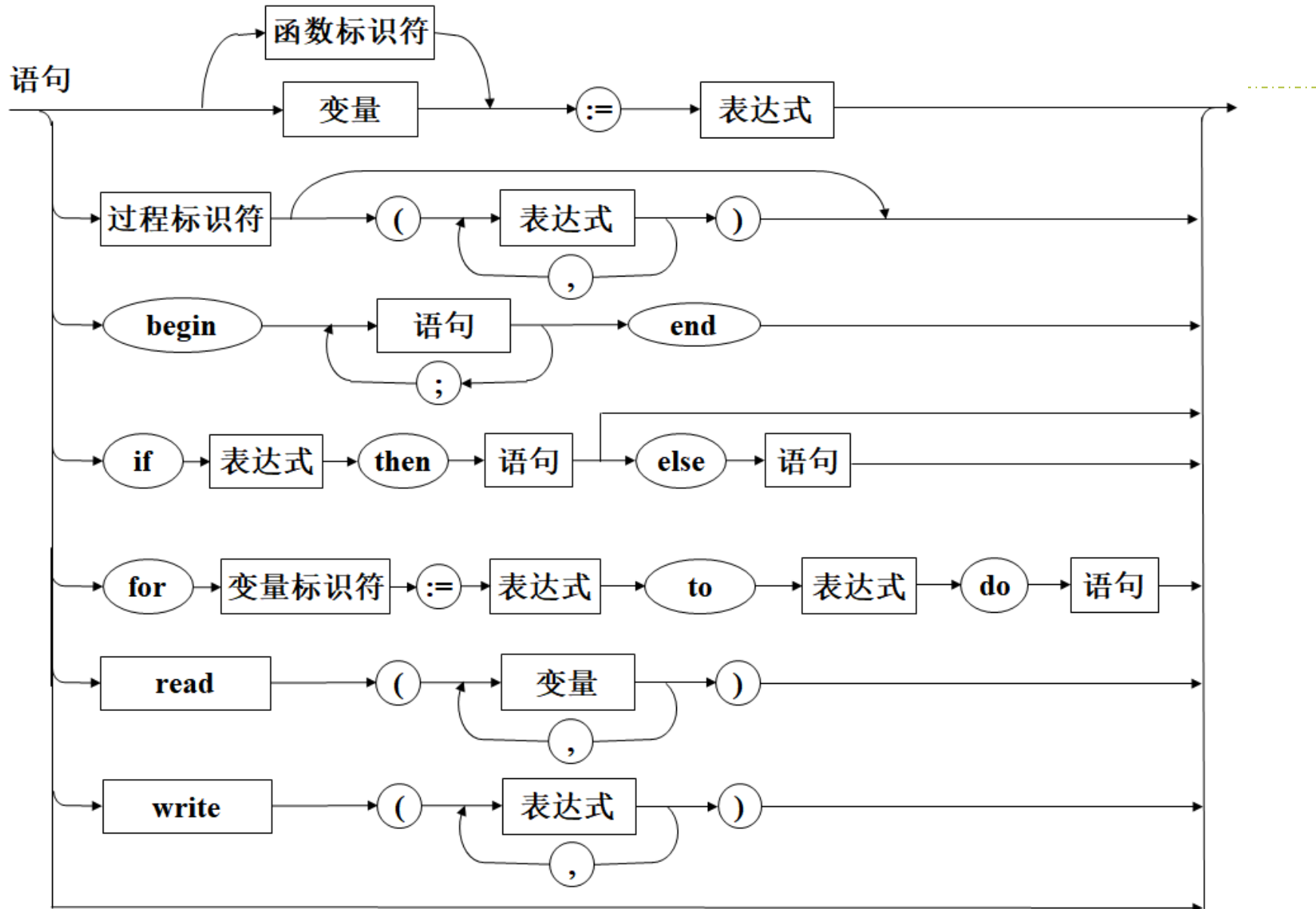
参数表



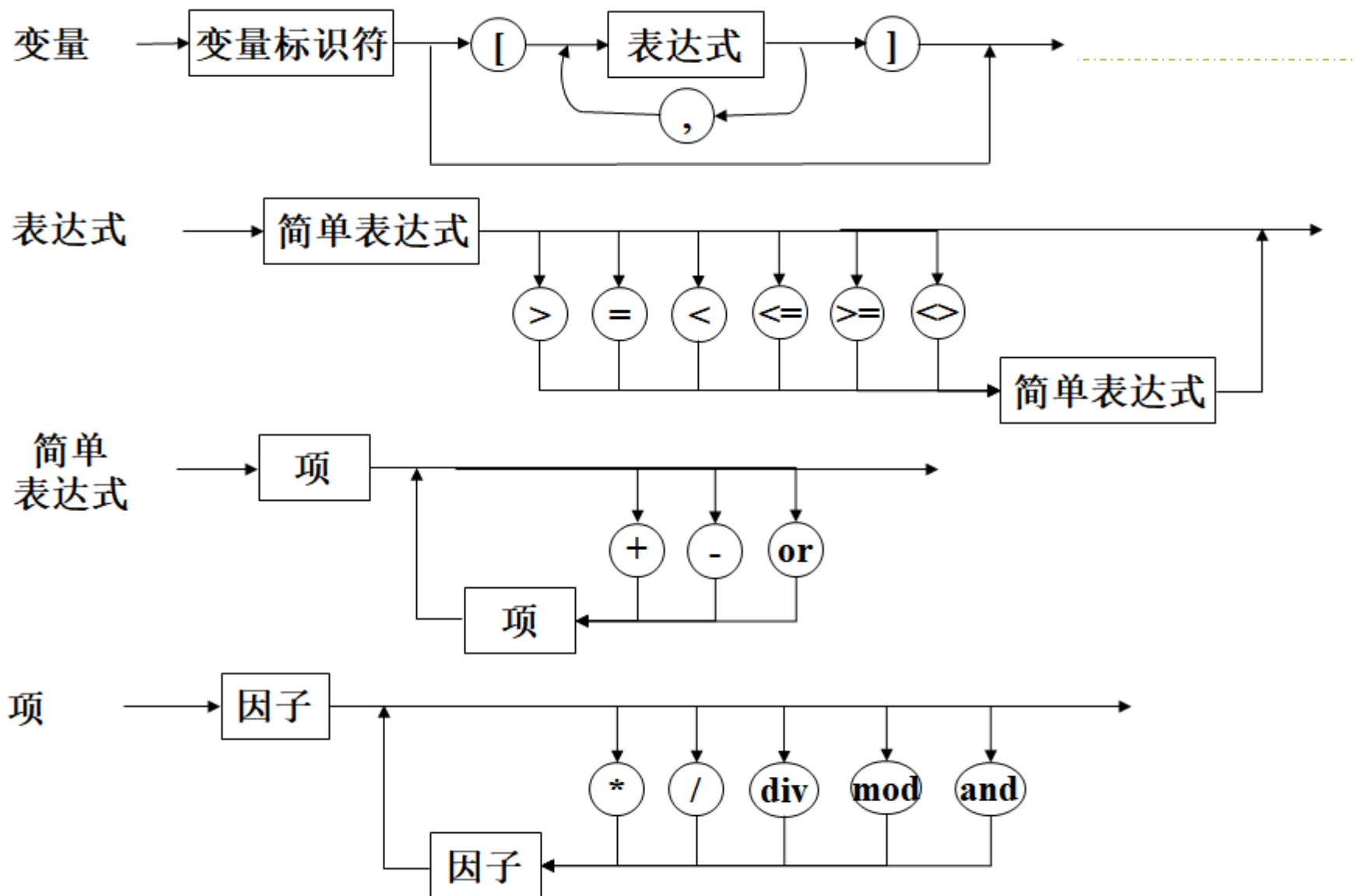
Pascal-S语言语法图 (5/8)



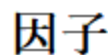
Pascal-S语言语法图 (6/8)



Pascal-S语言语法图 (7/8)



Pascal-S语言语法图 (8/8)



2.2 Pascal-S语言文法产生式(1/8)

- $programstruct \rightarrow program_head ; program_body .$
- $program_head \rightarrow \mathbf{program\ id\ (idlist)} \mid \mathbf{program\ id}$
- $program_body \rightarrow const_declarations$
 $var_declarations$
 $subprogram_declarations$
 $compound_statement$
- $idlist \rightarrow idlist , \mathbf{id} \mid \mathbf{id}$

Pascal-S语言的文法产生式(2/8)

- $const_declarations \rightarrow \mathbf{const} \ const_declaration \ ;$
 $\quad \quad \quad | \ \varepsilon$
- $const_declaration \rightarrow const_declaration \ ; \ \mathbf{id} = const_value$
 $\quad \quad \quad | \ \mathbf{id} = const_value$
- $const_value \rightarrow + \ \mathbf{num} \ | \ - \ \mathbf{num} \ | \ \mathbf{num}$
 $\quad \quad \quad | \ ' \ \mathbf{letter} \ '$

Pascal-S语言的文法产生式(3/8)

- $var_declarations \rightarrow \mathbf{var} \ var_declaration ;$
 $\quad \quad \quad | \ \epsilon$
- $var_declaration \rightarrow var_declaration ; idlist : type$
 $\quad \quad \quad | \ idlist : type$
- $type \rightarrow basic_type$
 $\quad \quad \quad | \ \mathbf{array} [period] \ \mathbf{of} \ basic_type$
- $basic_type \rightarrow \mathbf{integer} \mid \mathbf{real} \mid \mathbf{boolean} \mid \mathbf{char}$
- $period \rightarrow period , \ \mathbf{digits} .. \mathbf{digits}$
 $\quad \quad \quad | \ \mathbf{digits} .. \mathbf{digits}$

Pascal-S语言的文法产生式(4/8)

- $subprogram_declarations \rightarrow subprogram_declarations$
 $subprogram ;$
 $| \epsilon$
- $subprogram \rightarrow subprogram_head ; subprogram_body$
- $subprogram_head \rightarrow \mathbf{procedure\ id\ formal_parameter}$
 $| \mathbf{function\ id\ formal_parameter : simple_type}$
- $formal_parameter \rightarrow (parameter_list)$
 $| \epsilon$
- $parameter_list \rightarrow parameter_list ; parameter$
 $| parameter$

Pascal-S语言的文法产生式(5/8)

- $parameter \rightarrow var_parameter \mid value_parameter$
- $var_parameter \rightarrow \mathbf{var} \ value_parameter$
- $value_parameter \rightarrow idlist : simple_type$
- $subprogram_body \rightarrow const_declarations$
 $var_declarations$
 $compound_statement$
- $compound_statement \rightarrow \mathbf{begin} \ statement_list \ \mathbf{end}$
- $statement_list \rightarrow statement_list ; statement$
 $\mid statement$

Pascal-S语言的文法产生式(6/8)

■ $statement \rightarrow variable \textbf{ assignop } expression$

| $procedure_call$

| $compound_statement$

| $\textbf{if } expression \textbf{ then } statement \textbf{ else_part}$

| $\textbf{for id assignop } expression \textbf{ to } expression \textbf{ do } statement$

| $\textbf{read } (variable_list)$

| $\textbf{write } (expression_list)$

| ϵ

Pascal-S语言的文法产生式(7/8)

- $variable_list \rightarrow variable_list, variable$
 $\quad \quad \quad / variable$
- $variable \rightarrow \mathbf{id} \ id_varpart$
- $id_varpart \rightarrow [expression_list] \mid \epsilon$
- $procedure_call \rightarrow \mathbf{id} \mid \mathbf{id} (expression_list)$
- $else_part \rightarrow \mathbf{else} \ statement \mid \epsilon$

Pascal-S语言的文法产生式(8/8)

- $expression_list \rightarrow expression_list , expression \mid expression$
- $expression \rightarrow simple_expression \mathbf{relop} simple_expression$
 $\mid simple_expression$
- $simple_expression \rightarrow simple_expression \mathbf{addop} term \mid term$
- $term \rightarrow term \mathbf{mulop} factor \mid factor$
- $factor \rightarrow \mathbf{num}$
 $\mid variable$
 $\mid \mathbf{id} (expression_list)$
 $\mid (expression)$
 $\mid \mathbf{not} factor$
 $\mid \mathbf{uminus} factor$

2.3 文法说明

- 该文法是一个LALR(1)文法。
 - 可以采用LR分析方法；
 - 也可以对文法消除左递归后，采用递归下降分析法。
- 该文法产生的每一个句子都是一个Pascal-S程序。包括：
 - 若干个全局常量的声明语句，const
 - 若干个全局变量的声明语句，var
 - 若干个过程和/或函数的定义，procedure / function
 - 以及作为主程序体的复合语句。begin end
- 过程和函数定义不允许嵌套。
- 复合语句允许嵌套。
- 过程和函数都可以递归调用。
- 参数传递方式：传值调用和引用调用（传地址）

程序示例:

```
program example(input, output);  
  var x, y: integer;  
  function gcd(a, b: integer): integer;  
    begin  
      if b=0 then gcd:=a  
      else gcd:=gcd(b, a mod b)  
    end;  
  begin  
    read(x, y);  
    write(gcd(x, y))  
  end.
```

文法说明(续)

- 注意：产生式 $factor \rightarrow id$
id既可以是函数名，也可以是常量名、简单变量名。
对无参数函数的调用和引用简单变量的值，在语法上没有区别。
例如，对于赋值语句 $a:=b$
 - 如果 b 是常量名，则把 b 的值赋予 a；
 - 如果 b 是简单变量，则把 b 的右值赋予 a；
 - 如果 b 是函数，则把函数 b 的返回值赋予 a。

2.4 关于词法的约定

- 源程序中的关键字（除开头的 **program** 和末尾的 **end** 之外）前、后必须有空格符或换行符，其它单词间的空格符是可选的。
- 源程序中的注释：用一对花括号括起来，可以出现在任何单词之后。
 - {.....}
 - 编译程序应该可以处理注释。
- 标识符的记号 **id**，匹配以字母开头的字母数字串。定义为：
 - letter** \rightarrow [a-zA-Z]
 - digit** \rightarrow [0-9]
 - id** \rightarrow **letter** (**letter** | **digit**) *
 - 对其最大长度可以规定一个限制。

关于词法的约定（续）

- “常数”的记号 **num**，匹配整型常数或实型常数。定义为：

digits → **digits digit** | **digit**

optional_fraction → **. digits** | ϵ

num → **digits optional_fraction**

- 关键字作为保留字。
- 关系运算符 **relop** 代表
=、<>、<、<=、>、>=
- **addop** 代表运算符 +、- 和 or
- **mulop** 代表运算符 *、/、div、mod 和 and
- **assignop** 代表赋值号 :=

2.5 课程设计建议(1/7)

■ 详细的需求分析

● 词法分析

- 单词种类、单词模式、右线性文法
- 注释、分隔符
- 错误

● 语法分析

- 语法结构、语法错误类型?
- 文法, 分析方法选择
- 改写文法(扩展、简化?)

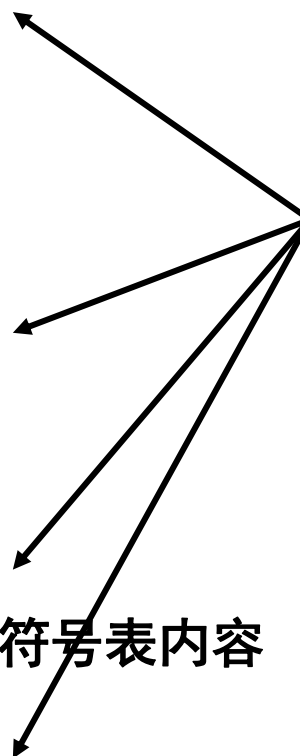
● 语义分析

- 类型、类型表示、类型检查、作用域、符号表内容

● 代码生成

- 目标语言、源/目标语言的映射关系

测试?
用例?



课程设计建议(2/7)

■ 软件总体设计

- 软件功能（功能模块划分）
- 软件结构（功能模块之间的关系）
 - 递归调用函数
 - LR分析技术
 - YACC
 - 手工编码
- 模块之间的接口
 - 数据结构
 - 文件
- 符号表设计（内容、逻辑结构）
- 错误处理（恢复策略）

语法制导定义
/
翻译方案

课程设计建议(3/7)

■ 符号表结构及其管理程序的设计

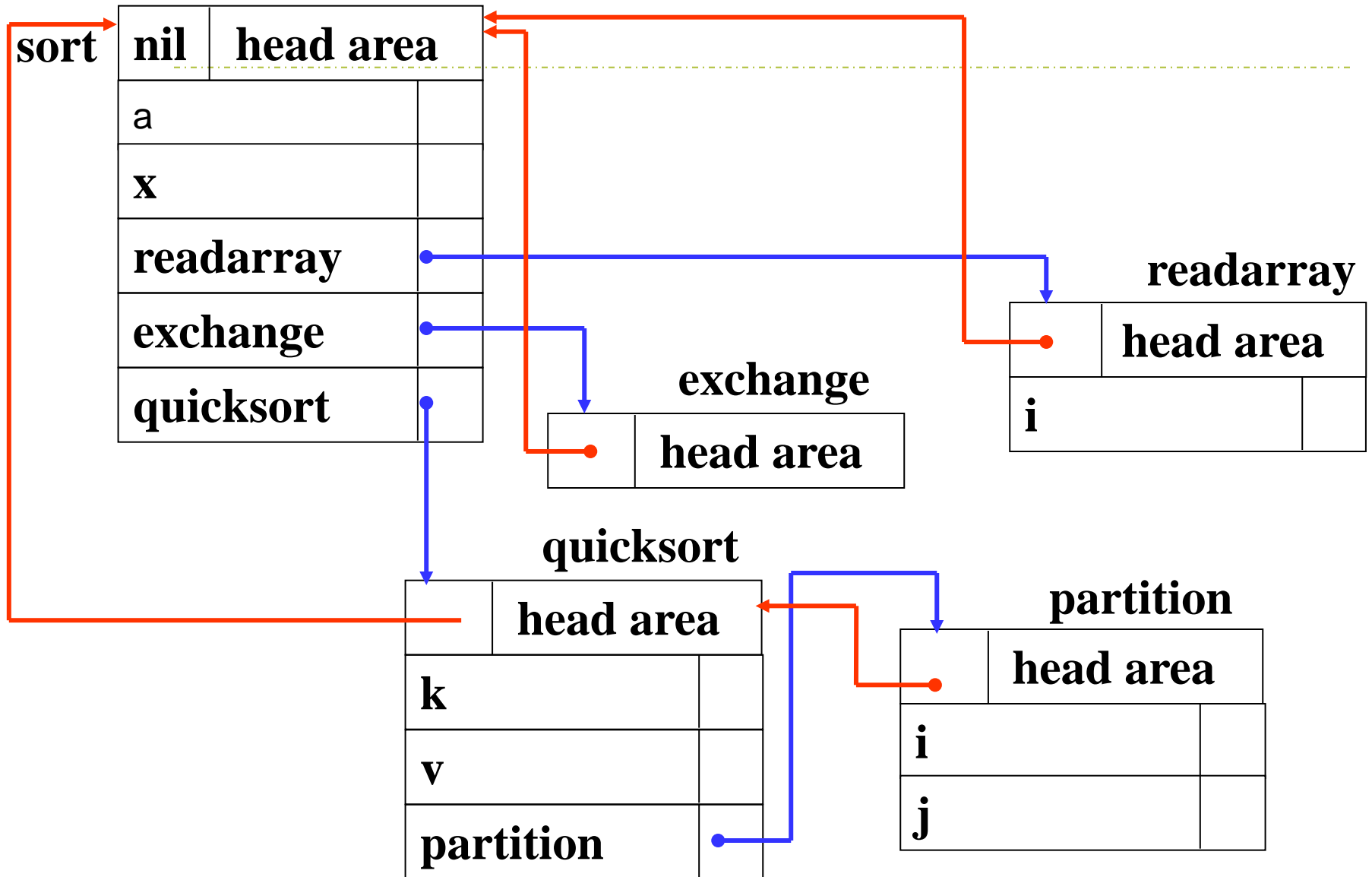
- 首先设计符号表的结构，允许在编译的各个阶段填入或查找关于名字的相关信息。
 - 名字、类型（常量名及值？变量值存在？变量值？）
 - 数组（维数、上下界）
 - 函数（参数个数、参数类型、传递方式）
- 管理程序
 - 查找操作：按给定的名字查表。
 - 插入操作：在表中建立新的一行。
 - 定位操作：创建符号子表，确定一个新作用域的起点。
 - 重定位操作：从符号表中“删除”局部于当前过程的所有名字，退出当前作用域。

参考：符号表的逻辑结构

```
program sort (input,output);  
  var a : array[0..10] of integer;  
      x : integer;  
  
  procedure readarray;  
    var i : integer;  
    begin  
      for i:=1 to 9 do read(a[i])  
    end;  
  
  procedure exchange (i,j:integer)  
    begin  
      x:=a[i]; a[i]:=a[j]; a[j]:=x  
    end;
```

```
  procedure quicksort (m,n:integer);  
    var k,v : integer;  
    function partition (y,z :integer):integer;  
      var i,j : integer;  
      begin  
        ...a...;    ...v...;  
        exchange(i,j);    .....  
      end;  
      begin  
        .....  
        k=partition(m,n);  
        quicksort(m,k-1);  
        quicksort(k+1,n);    .....  
      end;{quicksort}  
    begin readarray; quicksort(1,9)  
    end. {sort }
```

参考：符号表的逻辑结构



课程设计建议（4/7）

■ 词法分析器的详细设计

- 首先确定单词符号的种类，给出每类单词的文法。
- 确定有哪些关键字；
- 考虑并确定每类单词的内部编码及其属性值（给出翻译表）。
- 考虑每个单词在源程序中出现的位置信息（行/列），用于向用户提供错误定位信息。
- 把词法分析器作为语法分析器调用的函数，词法分析器返回词汇的类别编码和属性值。

课程设计建议 (5/7)

■ 语法分析器的详细设计

- 选择适当的分析方法
 - 自顶向下的预测分析方法（消除左递归）
 - 自底向上的LR分析方法
- 手工设计语法分析器。
 - 预测分析方法
消除左递归，给出消除左递归之后的文法。（程序、手工？）
构造预测分析表。（程序、手工？）
编码实现预测分析程序。
 - LR分析方法
构造LALR(1)分析表。（程序、手工？）
编码实现LR分析程序。
- 用YACC工具实现。

课程设计建议（6/7）

■ 语义动作和翻译程序的详细设计

- 按照语言的语义规则设计语义子程序。为了便于语法制导翻译，需要对给定的文法进行改造，要注意数据类型的相容性，必要时要进行数据类型转换(如inttoreal)。
- 注意：
 - 需要进行类型检查
 - 选择目标语言，汇编、**C（建议C）**
 - 若选C语言作为目标语言，设计Pascal-S语言与C语言之间的对应关系，语义动作，写出翻译方案。
 - 若选汇编语言作为目标语言，用三地址代码或四元式组作为中间表示，在写程序之前，先设计Pascal语言与中间语言、中间语言与汇编语言之间的对应关系，语义动作，写出翻译模式。

课程设计建议 (7/7)

■ 代码生成程序的详细设计

- 用C语言作为目标语言，可以直接从源程序生成目标程序，省去中间代码生成部分。
但是，由于Pascal-S程序和C程序的结构不完全一致，故不能逐句翻译输出。
- 采用汇编语言作为目标语言，以Intel机器作为目标机器，利用教材中介绍的目标代码生成算法。

■ 错误处理与恢复

- 在词法分析、语法分析、语义分析、代码生成等各个过程中都要考虑错误的处理与恢复。
- 分析错误类型、错误原因、错误处理
- 打印错误位置、错误信息。
- 如有可能，应对错误进行恢复，并继续进行编译。

2.6 测试（1/3）

- 根据需求分析的结果，制定测试计划，设计测试用例。
- 根据测试用例对所实现编译程序进行测试，记录测试结果，并进行分析。
- 错误检测和处理
 - 设计含有各类错误的测试用例源程序。
 - 用所实现的编译器对测试用例程序进行编译。
 - 展示错误检查、恢复结果。
 - 白盒测试
 - 黑盒测试
- 编译下面的源程序example。
 - 记录生成的目标程序。
 - 对目标程序进行编译运行，记录运行结果。

测试 (2/3)

```
program example(input,output);  
  var x,y:integer;  
  function gcd(a,b:integer):integer;  
    begin  
      if b=0 then gcd:=a  
      else gcd:=gcd(b, a mod b)  
    end;  
  begin  
    read(x, y);  
    write(gcd(x, y))  
  end.
```


测试（3/3）

- 用Pascal-S语言编写快速排序程序。
 - 用所实现的编译器对快速排序程序进行编译，输出/保存所生成的目标程序。
 - 对目标程序进行编译、运行，输出/保存运行结果。
 - 要求：可以随机输入待排序的数据。

2.7 开发方法

- 遵循软件工程的思想，分阶段开发，分阶段测试。
 - 先进行需求分析和总体设计
 - 需求分析：重点分析编译程序的功能需求。
 - 总体设计：主要包括分析方法的选择、软件功能结构及模块划分、模块间接口的定义(包括全局数据结构的定义)。
 - 然后根据软件功能划分，进行组员分工。
 - 保证每个局部结果的正确，保证最终结果的正确。
- 开发过程中采用“滚雪球”的方法
 - 使工作顺利进行
 - 企图一步到位，往往欲速则不达。

2.8 设计报告要求

1. 课程设计题目
2. 课程设计目标和要求
3. 需求分析，包括：数据流图、功能及数据说明等
4. 开发环境
5. 总体设计说明，包括：
 - 1) 数据结构设计
 - 2) 总体结构设计：包括
 - 功能模块的划分
 - 模块功能
 - 模块之间的关系
 - 模块之间的接口
 - 3) 用户接口设计
6. 各部分的详细设计说明，包括：
 - 接口描述
 - 功能描述
 - 所用数据结构说明
 - 算法描述
7. 程序清单
 - 注意编程风格，如：
 - 使用有意义的变量名、程序的缩排、程序的内部注释
8. 测试报告，包括：
 - 1) 测试环境
 - 2) 测试计划
 - 3) 针对每个功能的测试情况，包括：测试用例、预期的结果、测试结果及其分析

在设计测试计划时，不但要考虑正确的测试用例，还要考虑含有错误的测试用例。
9. 实验总结
 - 1) 实验中遇到或存在的主要问题
 - 2) 改进建议
 - 3) 体会/收获

3. 课程设计安排（1/5）

■ 分组

- 5至6人一组，自由组合。
- 每组选定一名项目组长
 - 负责管理项目的进度、质量
 - 负责组员的任务分配、沟通、协调
 - 完成自己承担的任务

■ 要求：

- 每个人的任务明确，相对独立。
- 每个成员必须承担一定的功能模块设计开发工作。
- 整理文档是每个组员任务的一部分。
- 每个组员完成自己所编写模块的单元测试。
- 组长统筹安排软件的集成测试。

课程设计安排（2/5）

■ 分工建议

- 词法分析+编写测试用例：1人
- 语法分析
 - 手工编码：1-2人
- 语义分析：
 - 手工编码：1-2人
 - YACC：语法+语义：1-2人
- 代码生成：1-2人

课程设计安排（3/5）

■ 验收时间、地点及要求

● 时间：

- 7月11日，上午，08:00-12:00，301班
- 7月11日，下午，13:30-17:30，302班
- 7月12日，上午，08:00-12:00，305班

● 地点：教2-301

● 要求：

- 项目小组成员全部参加，否则，不予验收。
- 验收时提交相关资料。
- 没有按时参加验收的同学，按“缺考”计。

课程设计安排（4/5）

- 验收时，需要提交以下资料（电子版）：
 1. 课程设计表格（分组表，见附件1，填写完整）
 2. 课程设计报告（详细报告，见附件2）
 3. 程序及其使用说明，包括：
 - （1）源程序
 - （2）可运行程序
 - （3）测试用例程序
 - （4）程序使用说明
- 验收时，携带填写完整并打印好的附件3《验收登记表》
 - 如发现抄袭，一律按0分计。

课程设计安排 (5/5)

■ 验收内容及过程：

- 讲解符号表的内容和结构、在符号表上的操作（查找、插入、定位、重定位）
- 词法分析：翻译表、注释的处理、与语法分析器的接口等
- 语法分析：实现方法，能检测哪些语法错误？输出？
- 语义分析：实现方法，支持哪些类型？实现了哪些类型检查？表达式、数组？参数？函数/过程调用？语句？
- 代码生成：输入？采用的技术？算法思想？
- 错误处理与恢复策略
- 运行程序，演示测试用例的编译过程和结果

要求：每个人讲解自己完成的工作内容，必要时需要讲解所编写的功能代码。

- 查看设计文档

4. 成绩评定

■ 小组基准成绩评定：

- 软件完成情况：50
 - 完成的功能
 - 运行过程、结果可视化展示
- 验收答辩：30
- 文档：20
 - 正确性、与程序的一致性。

■ 小组成员成绩

- 视小组成员完成工作情况，上下浮动。
- 各组提供成员的贡献率/排名

■ 组与组比较，根据各组工作的难易程度适当浮动成绩。

- 有能力的同学可以把子集扩大，如增加类型（如：record）、语句（如：while），进行代码优化等。
- 也可以对所给语言子集进一步缩减，比如去掉参数的引用调用。

希望大家通过本次教学实践：
理解、掌握编译原理和技术
提高编程能力

谢 谢！