# 软考资料免费获取

- 1、最新软考题库
- 2、软考备考资料
- 3、考前压轴题



## 命 微信扫一扫,立马获取



6W+免费题库



免费备考资料

PC版题库: ruankaodaren.com

手机端题库:微信搜索「软考达人」 / PC端题库:www.ruankaodaren.com

# 程序设计语言基础知识

51CTO学院: 邹月平



软考达人: 软考专业备考平台, 免费提供6w+软考题库, 1TB免费专业备考资料

● 概述

• 程序设计语言的分类

命令式和结构化程序设计语言 (过程式程序设计语言)	Fortran、PASCAL 、C语言等
面向对象的程序设计语言	Java、C++、C#等
函数式程序设计语言	lisp, scala
逻辑型程序设计语言 Prolog	
脚本语言	PHP, js, Python

### 概述

#### 低级 语言

#### 面向机器的语言

由0、1组成的机器指令序列或汇编语言(如: mov ax, bx )。
可读性差,难以修改和维护。

#### 高级 语言

#### 面向应用程序的语言

如, java、C、C++、 Python、Delphi、PASCAL 等。

接近人类语言,提高程序 设计效率

## ▶ 概述

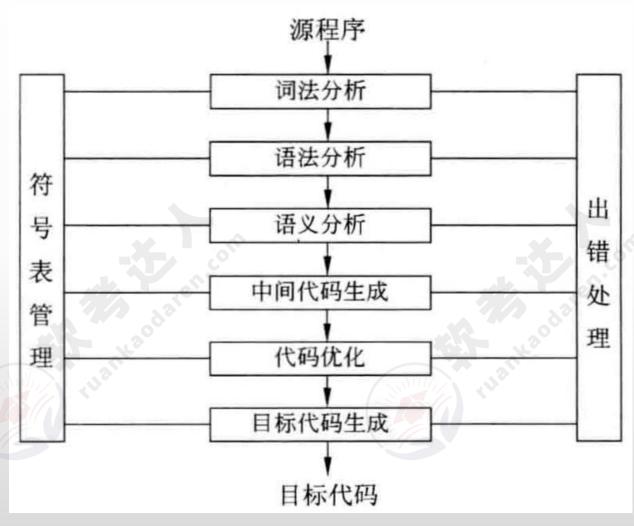
#### 解释型

- (1) 不产生目标程序
- (2) 效率低
- (3) 灵活性好
- (4) 可移植性好

### 编译型

- (1) 生成目标程序
- (2) 效率高
- (3) 灵活性差
- (4) 可移植性差





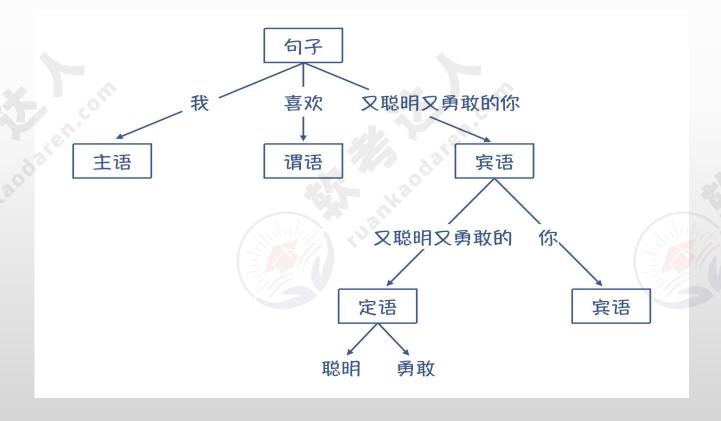


词法分析:输入源程序,对构成源程序的字符串进行扫描和分解, 识别出一个个的单词,删掉无用的信息,报告分析时的错误。

```
 int foo(int a){
  int b = a + 3;
  return b;
```

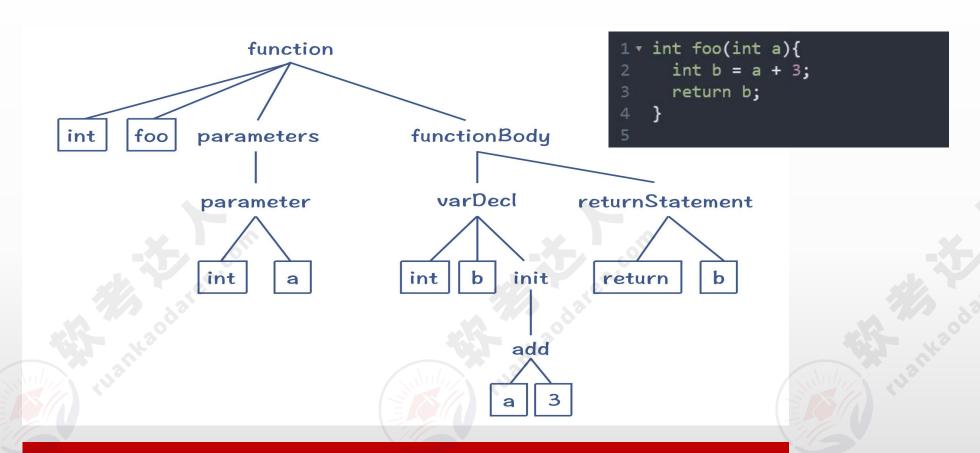


语法分析阶段:语法分析的任务是在词法分析的基础上,根据语言的语法规则将单词符号序列分解成各类语法单位。通过语法分析确定整个输入串是否构成一个语法上正确的程序。



51CTO学院

软考达人:软考专业备考平台,免费提供6w+软考题库,1TB免费专业备考资料



词法分析与语法分析本质上都是对源程序的结构进行分析

语义分析阶段:主要检查源程序是否存在语义错误,并收集类型信息供后面的代码生成阶段使用。语义分析分为静态分析和动态分析两个部分。静态语义分析使用语法制导翻译。

add 节点: 把两个子节点的值相加,

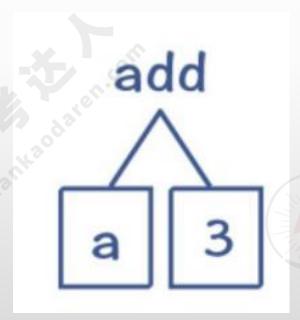
作为自己的值;

变量节点(在等号右边的话): 取

出变量的值;

数字字面量节点:返回这个字面量

代表的值。



- 中间代码: 不依赖具体计算机, 表现形式如下。
  - (1)后缀式(逆波兰式)
  - (2) 树型表示
  - (3) 三元式: X= (a+b) \* (c+d)
    - ① (+, a, b) ② (+, c, d) ③ (\*, ①, ②) ④ (=, ③, x)
  - (4) 四元式



• 出错处理:

#### 编译时出现

静态

错误

1) 语法错误:

单词拼写错误、标点符号错误、表达式中缺少操作数、括号不匹配等有关语言结构上的错误。

2) 静态语义错误:

运算符与运算对象类型不合法。

动态 错误 程序运行时出现

变量取0做除数

引用数组下标越界

以编译方式翻译 C/C++源程序的过程中, ( ) 阶段的主要任务是对各条语句的结构进行合法性分析。

- A 词法分析
- B 语义分析
- C 语法分析
- D 目标代码生成



#### 试题分析:

语法分析器以单词符号作为输入,分析单词符号串是否形成符合语 法规则的语法单位,如表达式、赋值、循环等,按语法规则分析检 查每条语句是否有正确的逻辑结构。

参考答案: C



在对高级语言源程序进行编译和处解释处理的过程中。需要不断收集,记录和使用源程序中一些相关符号的类型和特征等信息,并将 其录入( )中。

A哈希表 B. 符号表

C堆栈

D. 队列

#### 试题分析:

符号表在编译程序工作的过程中需要不断收集、记录和使用源程序中一些语法符号的类型和特征等相关信息。这些信息一般以表格形式存储于系统中。

参考答案: B



将高级语言源程序通过编译或解释方式进行翻译时,可以先生成与源程序等价的某种中间代码。以下关手中间代码的叙途中,正确的是()。

- A. 中间代码常采用符号表来表示
- B. 后缀式和三地址码是常用的中间代码
- C. 对中间代码进行优化要依据运行程序的机器特性
- D. 中间代码不能跨平台

#### 试题分析:

中间代码的作用是可使程序的结构在逻辑上更为简单明确,特别是可使目标代码的优化比较容易实现。中间代码有多种形式,常见的有逆波兰记号(后缀式)、四元式和三元式,它们的共同特点是与具体的机器无关,不依赖于具体的计算机。

参考答案: B



### ● 文法

文法G定义为一个四元组(VN, VT, P, S),其中,VN为非终结符集合,VT终结符集合;P是产生式结合;S称为识别符或开始符号,也是一个非终结符,至少要在一条产生式的左边出现。

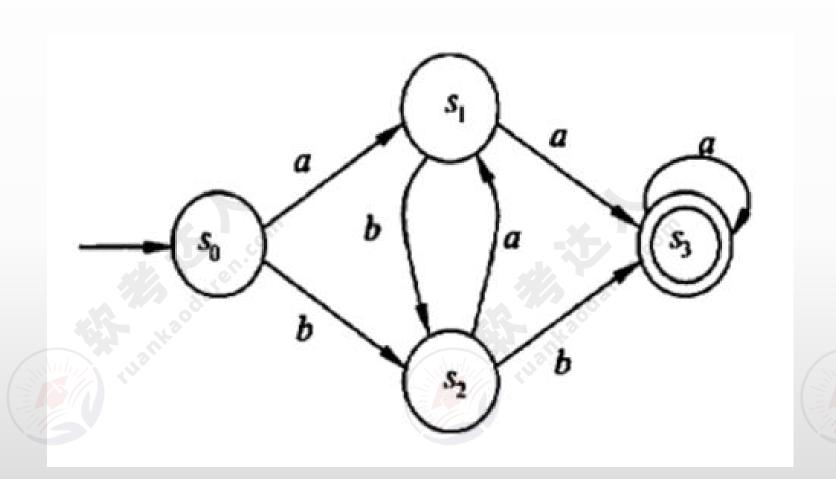
- G[S]:
- S→aA bB
- A→bS b
- B→aS a

Ś	0型文法	短语文法、图灵机、递归枚举	
	1型文法	上下文有关文法	
	2型文法	上下文无关文法(广泛使用于 <mark>语法规则</mark> )	
	3型文法	正规式(词法分析)	

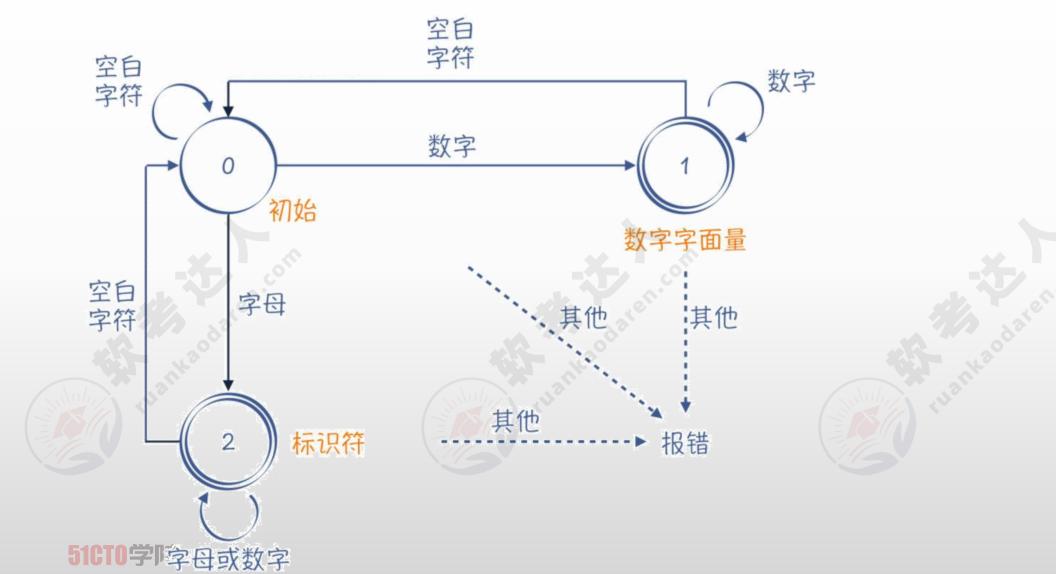
● 有限自动机

- 确定的有限自动机 DFA: 该状态机在任何一个状态,基于输入的字符 都能做成一个确定的状态转换
- 不确定的有限自动机NFA:该状态机在任何一个状态,基于输入的字符都不能做成一个确定的状态转换。这里分为两种状况①对于一个输入,它有两个状态可以转换;②存在 ε 的情况,即没有任何字符输入的情况下,NFA可以从一个状态迁移到另一个状态。

## ● 有限自动机



## ● 有限自动机



软考达人: 软考专业备考平台, 免费提供6w+软考题库, 1TB免费专业备考资料

## ● 正规式

正规式	正规集
Ab	字符串 ab 构成的集合
a b	字符串 a、b 构成的集合
a*	由 0 个或多个 a 构成的字符串集合
$(a b)^*$	所有字符 a 和 b 构成的串的集合
$a(a b)^{\bullet}$	以a为首字符的a、b字符串的集合
(a b)* abb	以 abb 结尾的 a、b 字符串的集合



51CTO学院

软考达人: 软考专业备考平台, 免费提供6w+软考题库, 1TB免费专业备考资料

由字符a、b构成的字符串中,若每个a后至少跟一个b,则该字符串集合可用正规式表示为()。

A. (b|ab) \*

B. (ab\*) \*

C. (a\*b\*) \*

D. (a|b) \*

#### 试题分析

正规式中 表示或的意思,\*表示\*前的字符或字符串出现了0次或多次。

参考答案: A



在仅由字符a、b构成的所有字符串中,其中以b结尾的字符串集合可用正规式表示为()。

A. (b|ab)\*b

B. (ab\*)\*b

C. a\*b\*b

D. (a|b)\*b

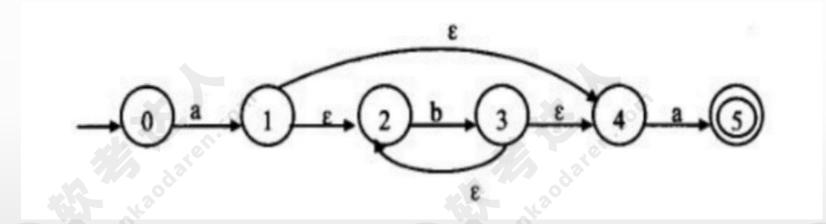
试题分析

首先所有选项都是以b结尾的,但只有选项D中的(a|b)\*可以表示 {ε, a, b, aa, ab.....}由字符a、b构成的所有字符串。

参考答案: D



下图所示为一个不确定有限自动机(NFA)的状态转换图。该NFA识别的字符串集合可用正规式 ( )描述。



A. ab\*a

B. (ab) \*a

C. a\*ba

D. a (ba) \*

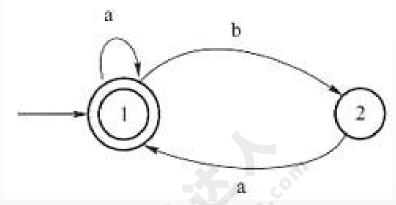
试题分析:

将四个选项分别带入可以得出答案。

【参考答案】A



以下关于下图所示有限自动机的叙述中,不正确的是(49)。



- A. 该自动机识别的字符串中a不能连续出现
- B. 自动机识别的字符串中b不能连续出现
- C. 自动机识别的非空字符串必须以a结尾
- D. 自动机识别的字符串可以为空串

试题分析

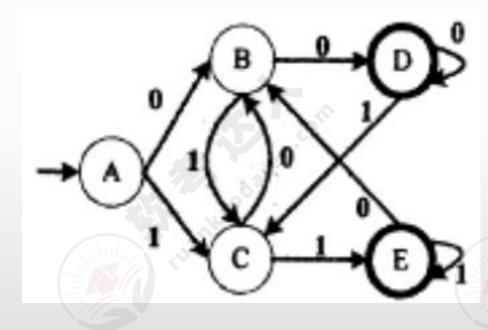
略

参考答案: A





某确定的有限自动机(DFA)的状态转换图如下图所示(A 是初态, D、E 是终态),则该 DFA 能识别()。



A. 00110

D. 11001

B. 10101

C. 11100

试题分析

解析路径为: ACEEBDD。

参考答案: C



手机端题库:微信搜索「软考达人」 / PC端题库:www.ruankaodaren.com

# 技术成就梦想 51CTO学院

