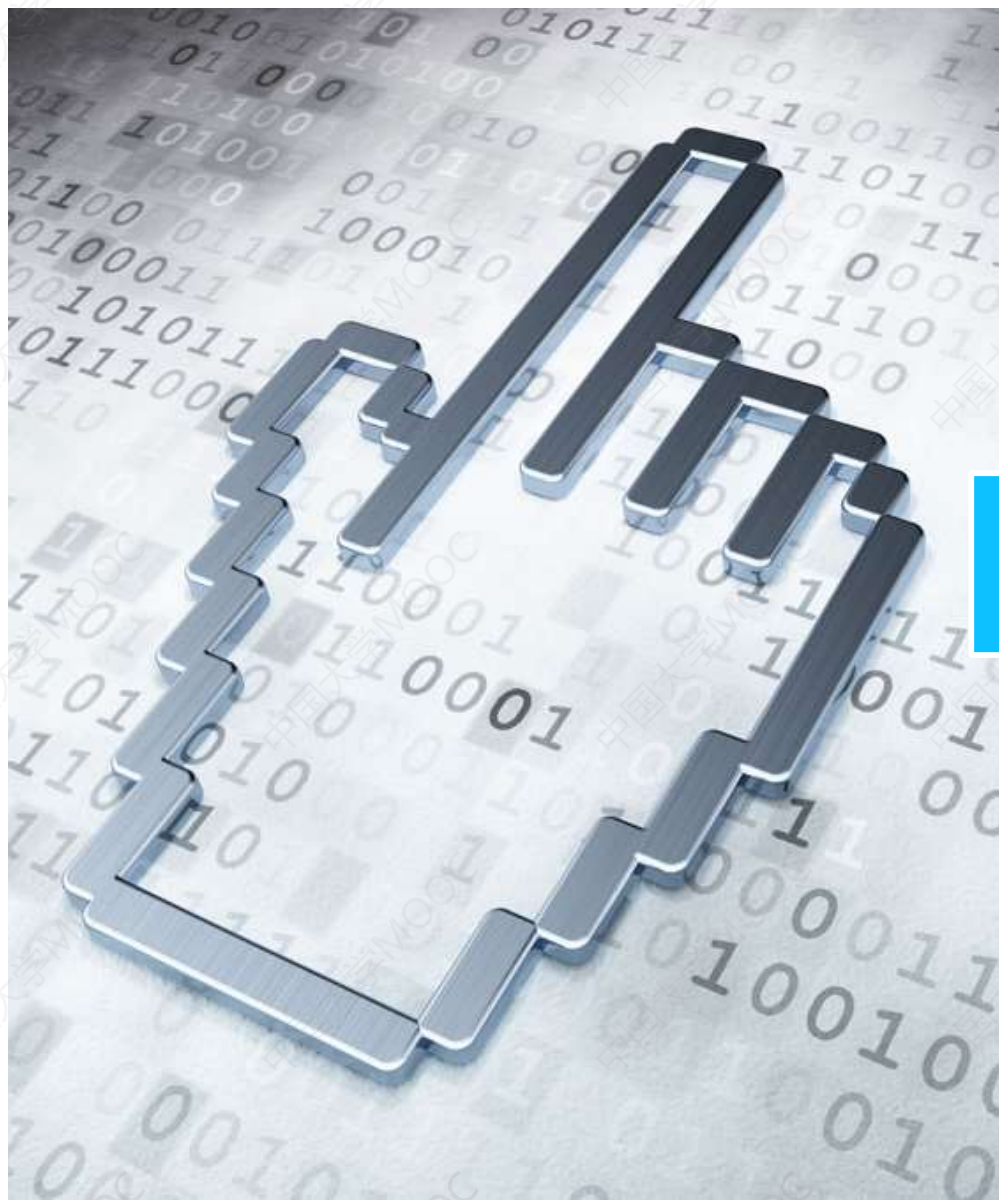


编译系统 习题

哈尔滨工业大学 陈鄞





第1讲习题



习题1.1

- 将下面的C++程序划分成正确的词素 (token) 序列。哪些词素应该有相关联的属性值？应该具有什么值？

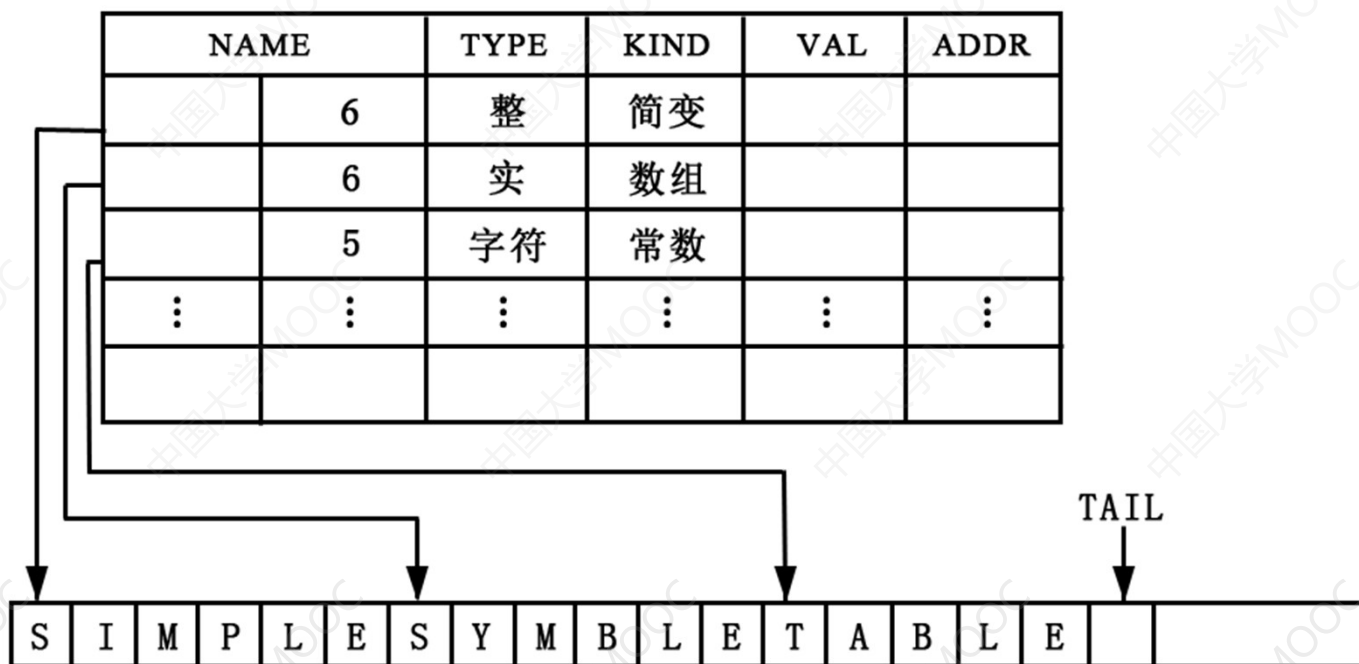
```
float limitedSquare(x) {float x ;  
/* returns x-squared, but never more than 100 */  
return (x<=-10.01 || x>=10.0)?100:x*x;  
}
```



习题1.2

- 符号表中NAME字段为什么要设计字符串表这样一种数据结构？而不是把标识符对应的字符串直接存放到NAME字段

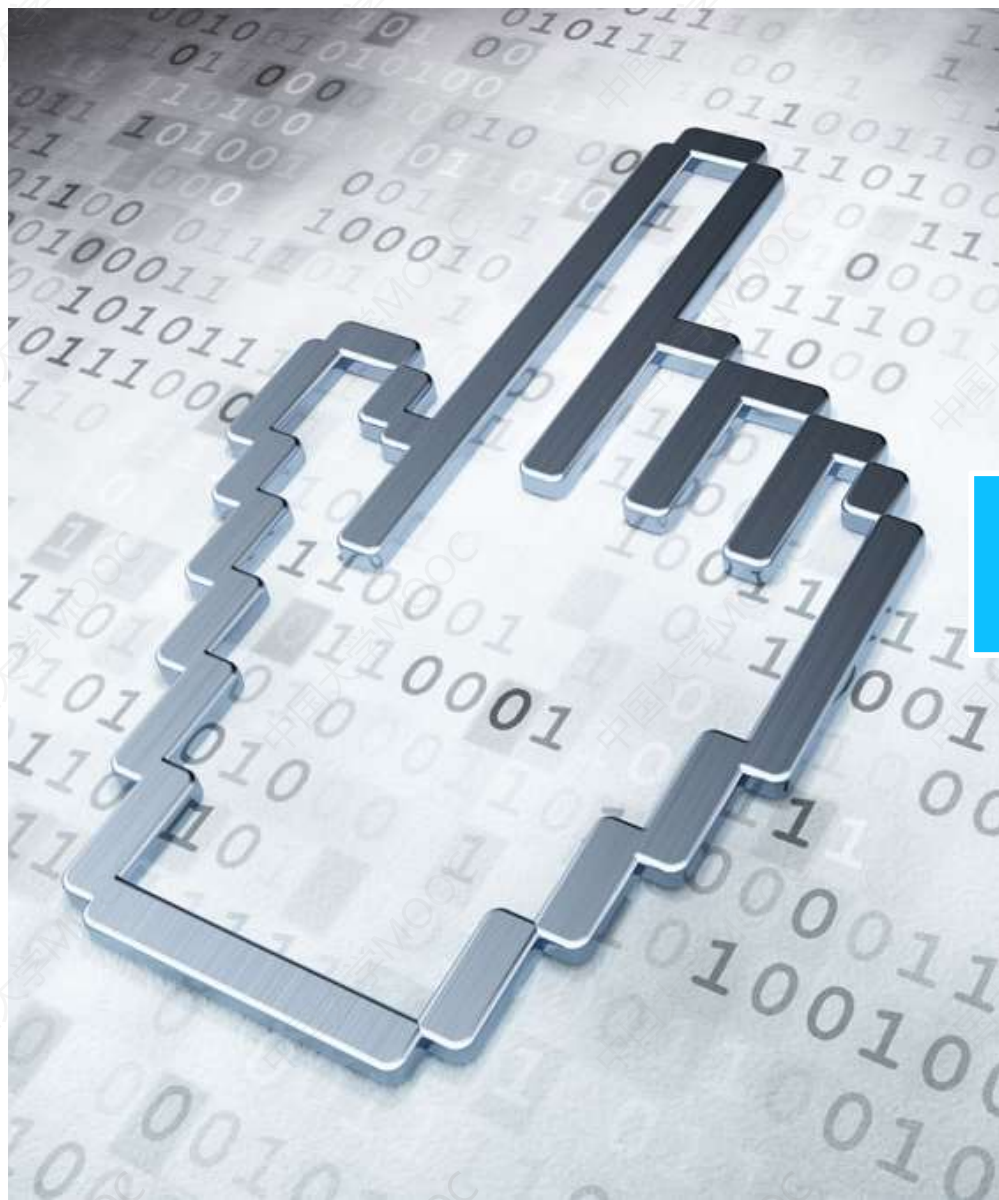
符号表 (Symbol Table)





习题1.3 *

- 设A机器上有语言L的编译程序，可以用它来编制B机器上的语言L'的编译程序，试用T形图进行表示。



第2讲习题



习题2.1 *

➤ 考虑上下文无关文法：

$$S \rightarrow S S + \mid S S * \mid a$$

以及串 **aa+aa***。

- ① 给出这个串的一个最左推导。
- ② 给出这个串的一个最右推导。
- ③ 给出这个串的一棵语法分析树。
- ④ 该文法生成的语言是什么？
- ⑤ 这个文法是否是二义性的？



习题2.2 *

➤对下列各文法重复习题2.1

➤ (1) $S \rightarrow 0 S 1 \mid 0 1$

和串 000111

➤ (2) $S \rightarrow + S S \mid * S S \mid a$

和串 $+ * a a a$

➤ (3) $S \rightarrow S (S) S \mid \varepsilon$

和串 $(() ())$

➤ (4) $S \rightarrow a \mid S + S \mid S S \mid S * \mid (S)$

和串 $(a + a) * a$

➤ (5) $S \rightarrow (L) \mid a$ 以及 $L \rightarrow L, S \mid S$ 和串 $((a, a), a, (a))$

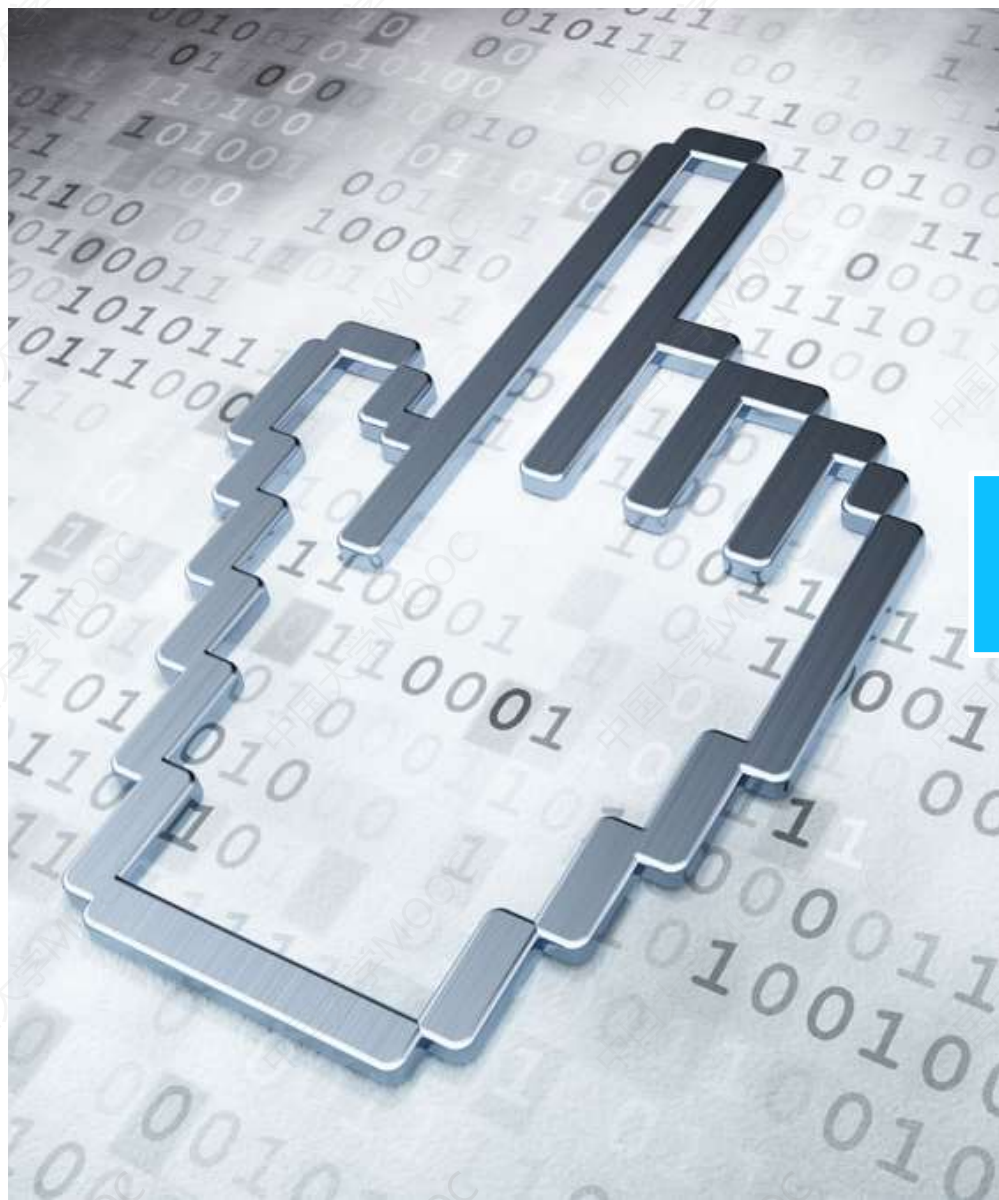
➤ (6) $S \rightarrow a S b S \mid b S a S \mid \varepsilon$

和串 aabbab

➤ (7) $E \rightarrow E \text{ or } T \mid T$

$$T \rightarrow T \text{ and } F \mid F$$

$$F \rightarrow \text{not } F \mid (E) \mid \text{true} \mid \text{false} \quad (\text{只需完成第④⑤两题})$$



第3讲习题



习题3.1 *

- 为“注释”设计一个DFA。注释是/*和*/之间的串，且串中没有不在双引号（"）中的*/



习题3.2 *

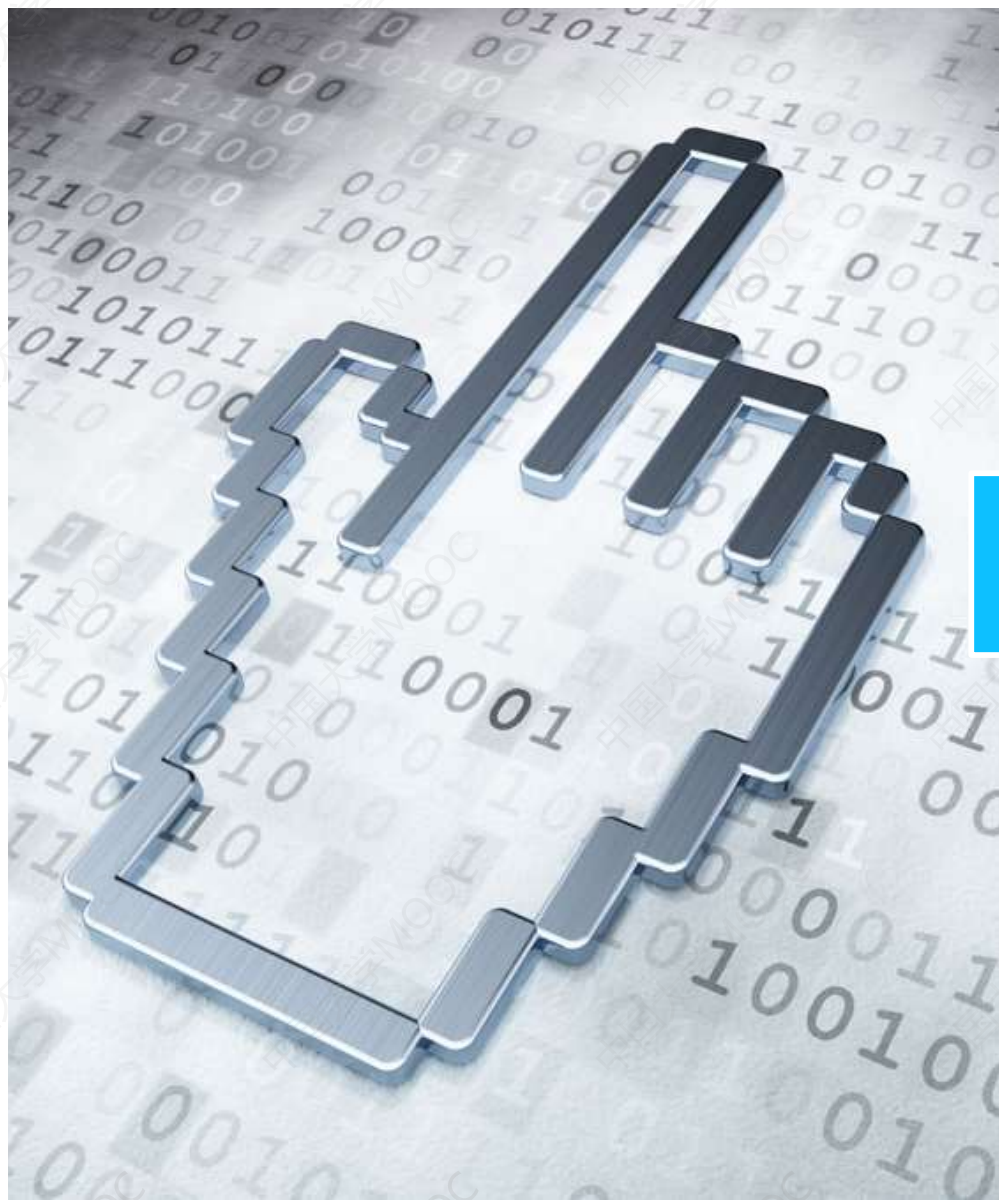
➤ 将下列正则表达式转换成**NFA**和**DFA**

➤ (1) $((\epsilon | a) b^*)^*$

➤ (2) $(a^* | b^*)^*$

➤ (3) $(a^* | b^*) b (ba)^*$

➤ (4) $(a^* b)^* b a (a | b)^*$



第4讲习题



习题4.1 *

➤根据 $FOLLOW(A)$ 计算方法：如果存在一个产生式 $A \rightarrow \alpha B$ ，或存在产生式 $A \rightarrow \alpha B \beta$ 且 $FIRST(\beta)$ 包含 ε ，那么 $FOLLOW(A)$ 中的所有符号都在 $FOLLOW(B)$ 中

请问，蓝色字体部分为什么不是“那么 $FOLLOW(B)$ 中的所有符号都在 $FOLLOW(A)$ 中”？



习题4.2

➤ 为下面的每一个文法设计一个预测分析器，并给出预测分析表。你可能先要对文法进行提取左公因子或消除左递归的操作。计算各文法的**FIRST**和**FOLLOW**集合。

➤ (1) $S \rightarrow 0 S 1 \mid 0 1$

➤ (2) $S \rightarrow + S S \mid * S S \mid a$

➤ (3) $S \rightarrow S (S) S \mid \epsilon$

➤ (4) $S \rightarrow a \mid S + S \mid S S \mid S * \mid (S)$

➤ (5) $S \rightarrow (L) \mid a$ 以及 $L \rightarrow L, S \mid S$

➤ (6) $E \rightarrow E \text{ or } T \mid T$

$T \rightarrow T \text{ and } F \mid F$

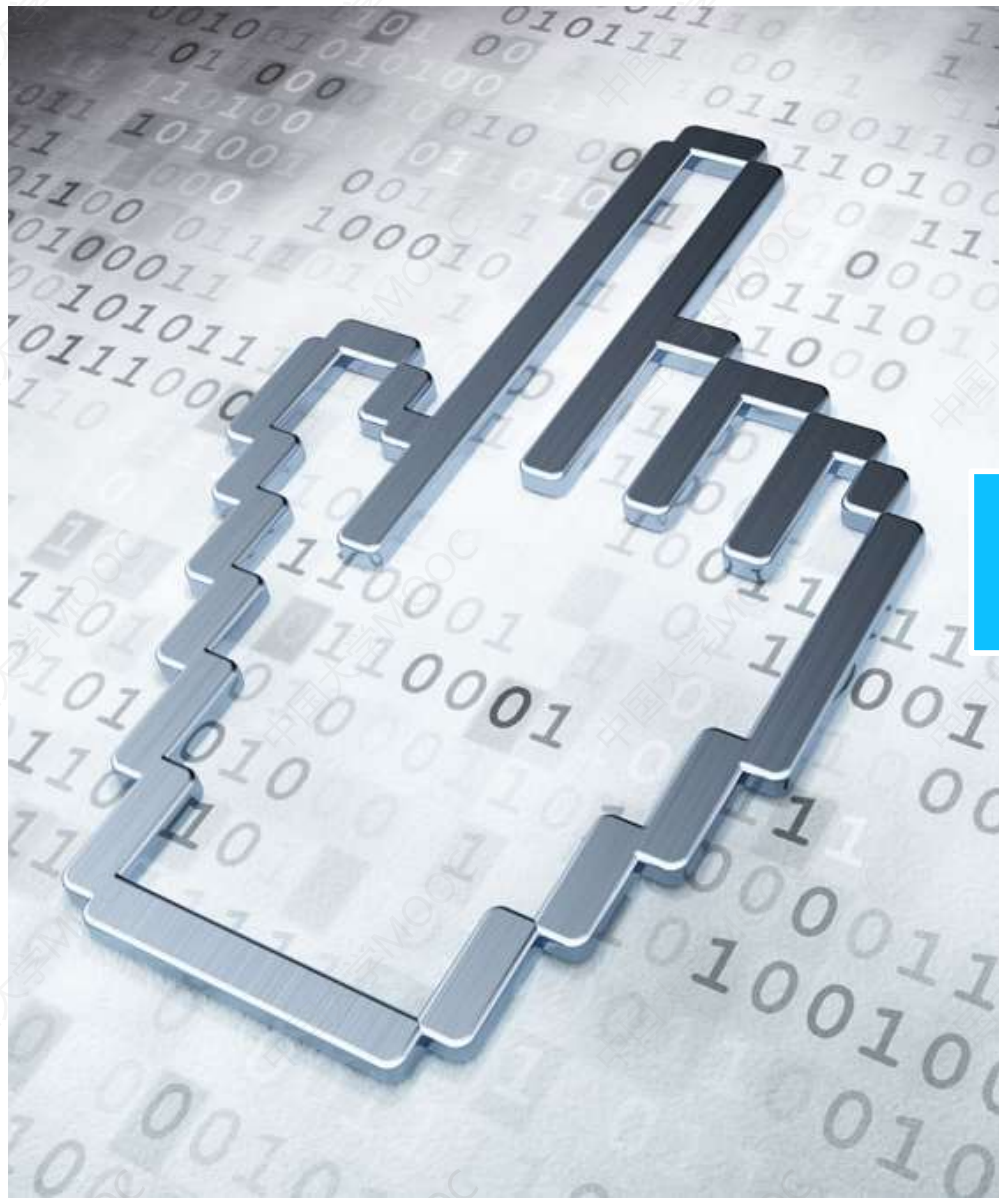
$F \rightarrow \text{not } F \mid (E) \mid \text{true} \mid \text{false}$



习题4.3

- 为下面的文法设计一个预测分析器，并给出预测分析表。你可能先要对文法进行提取左公因子或消除左递归的操作。计算文法的**FIRST**和**FOLLOW**集合。

$$S \rightarrow S S + \mid S S * \mid a$$



第5讲习题



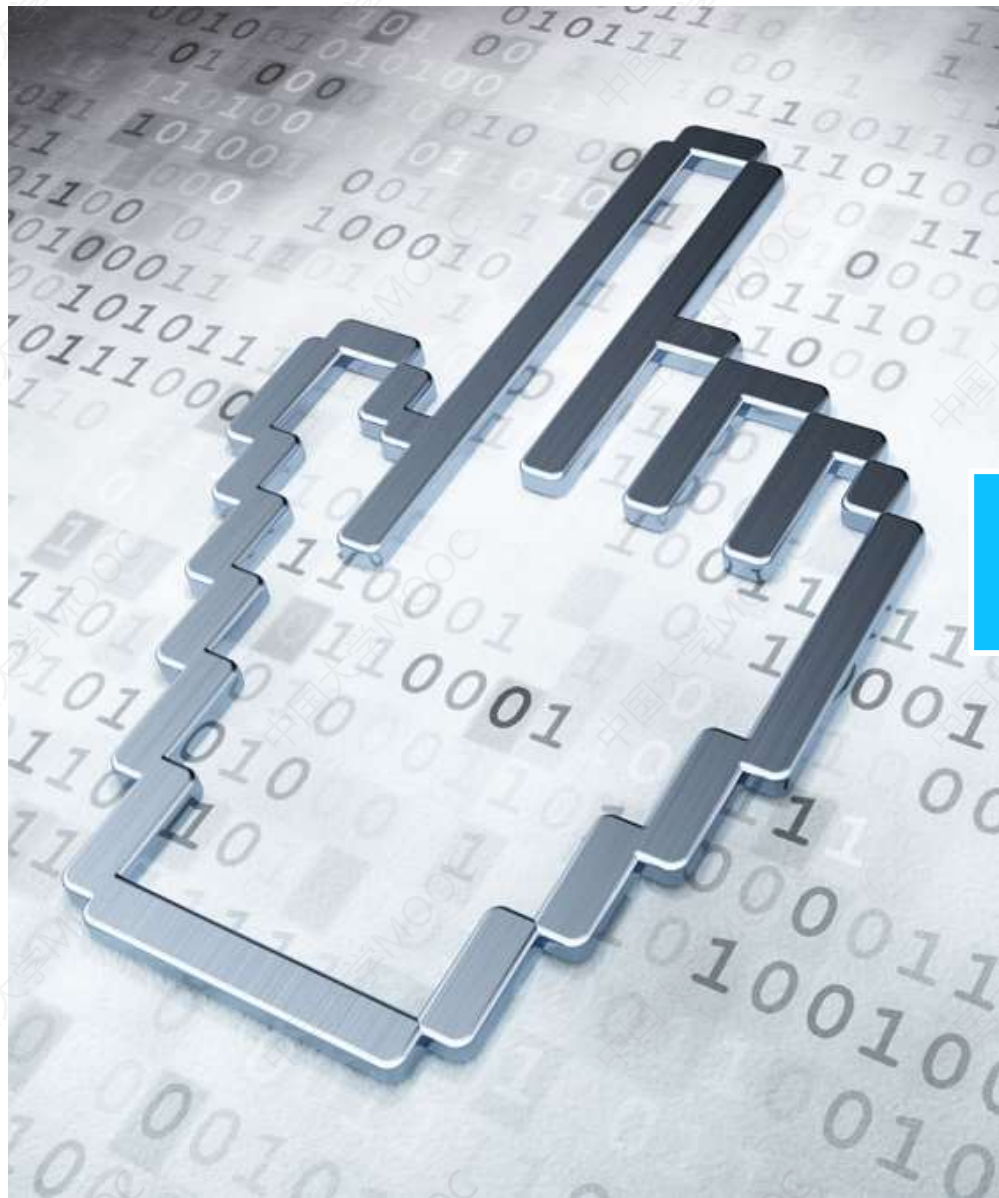
习题5.1

➤ 为下列文法构造递归下降语法分析器（参见SPOC讲义“第4章 语法分析 - 上.pdf”第42~48页）

➤ (1) $S \rightarrow + S S \mid - S S \mid a$

➤ (2) $S \rightarrow S (S) S \mid \epsilon$

➤ (3) $S \rightarrow 0 S 1 \mid 0 1$



第6讲习题



习题6.1

➤ 对于文法 $S \rightarrow 0S1 \mid 01$ ，指出下面各个最右句型的句柄：

➤ (1) 000111

➤ (2) 00S11



习题6.2

➤ 对于文法 $S \rightarrow SS+ | SS* | a$ ，指出下面各个最右句型的句柄：

➤ (1) $SSS+a*+$

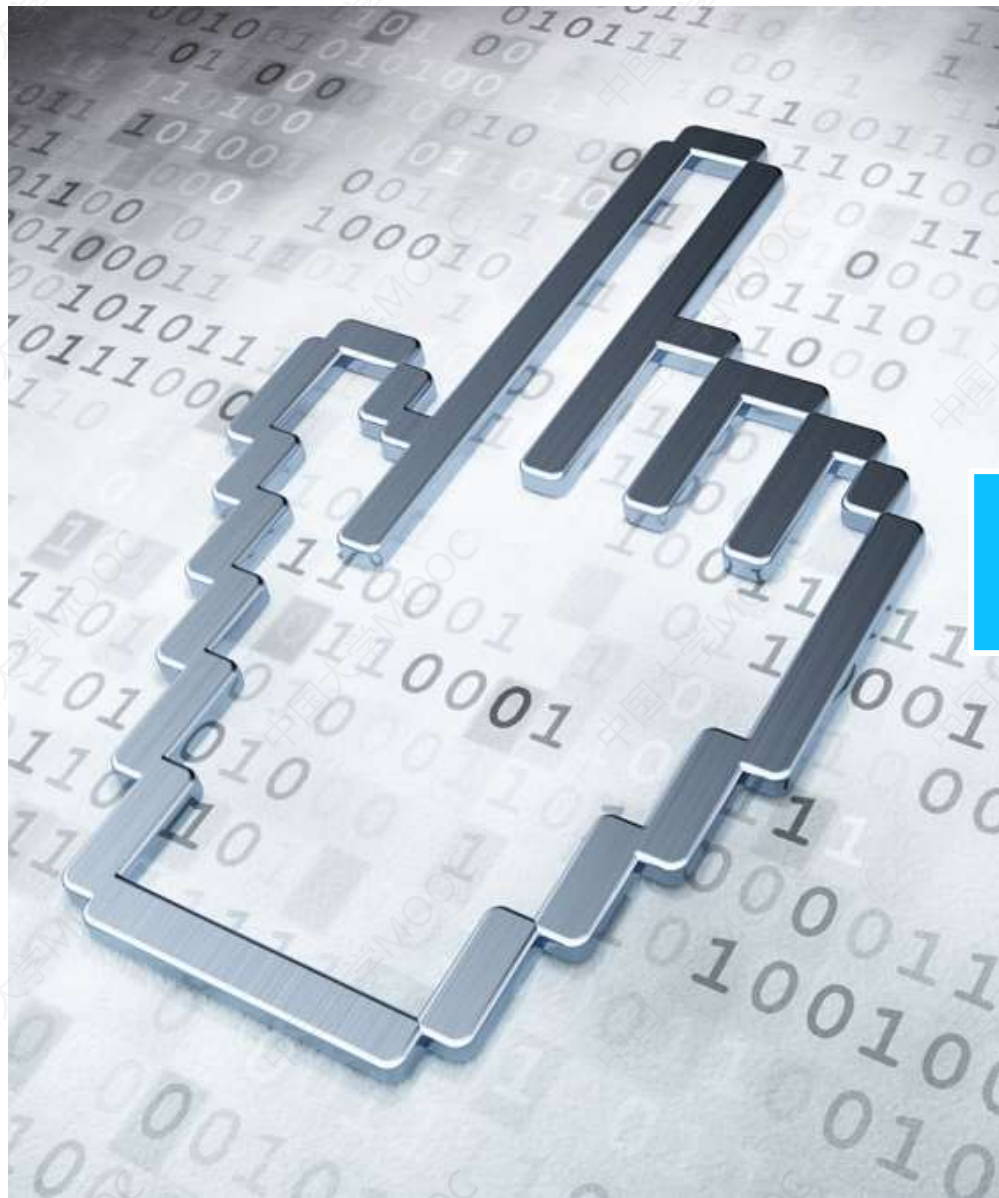
➤ (2) $SS+a*a+$

➤ (3) $aaa*a++$



习题6.3 *

- 我们可以根据语法分析栈中的**LR**状态来推断出这个状态表示了什么文法符号。我们如何推导出这个信息？



第7讲习题



习题7.1

➤ 对于下列各（增广）文法：

① 构造SLR项集和它们的GOTO函数。

② 指出你的项集中有没有动作冲突。

③ 如果存在SLR语法分析表，构造出这个语法分析表。

➤ (1) $S \rightarrow + S S \mid * S S \mid a$ 输入样例：+ * a a a



习题7.1

➤ 对于下列各（增广）文法：

① 构造SLR项集和它们的GOTO函数。

② 指出你的项集中有没有动作冲突。

③ 如果存在SLR语法分析表，构造出这个语法分析表。

➤ (2) $S \rightarrow a \mid S + S \mid S S \mid S * \mid (S)$ 输入样例： $(a + a) * a$



习题7.1

➤ 对于下列各（增广）文法：

① 构造SLR项集和它们的GOTO函数。

② 指出你的项集中有没有动作冲突。

③ 如果存在SLR语法分析表，构造出这个语法分析表。

➤ (3) $S \rightarrow a S b S \mid b S a S \mid \varepsilon$

输入样例：aabbab



习题7.2

➤说明下面的文法

$$S \rightarrow A a A b \mid B b B a$$

$$A \rightarrow \varepsilon$$

$$B \rightarrow \varepsilon$$

是LL(1)的，但不是SLR(1)的



习题7.4*

➤ 下面是一个二义性文法：

$$S \rightarrow A S \mid b$$

$$A \rightarrow S A \mid a$$

构造出这个文法的规范LR项集族。如果我们试图为这个文法构造出一个LR语法分析表，必然会存在某些冲突动作。都有哪些冲突动作？假设我们使用这个语法分析表，并且在出现冲突时不确定地选择一个可能的动作。给出处理输入**abab**时的所有可能的动作序列。



习题7.5

➤ 对于下列各（增广）文法，构造

① 规范LR项集族

② LALR项集族

➤ (1) $S \rightarrow S S + \mid S S * \mid a$



习题7.5

➤ 对于下列各（增广）文法，构造

① 规范LR项集族

② LALR项集族

➤ (2) $S \rightarrow 0 S 1 \mid 0 1$



习题7.5

➤ 对于下列各（增广）文法，构造

① 规范LR项集族

② LALR项集族

➤ (3) $S \rightarrow S(S)S \mid \varepsilon$



习题7.5

➤ 对于下列各（增广）文法，构造

① 规范LR项集族

② LALR项集族

➤ (4) $S \rightarrow (L) \mid a$ 以及 $L \rightarrow L, S \mid S$



习题7.6

➤说明下面的文法

$$S \rightarrow A a \mid b A c \mid d c \mid b d a$$

$$A \rightarrow d$$

是LALR(1)的，但不是SLR(1)的。



习题7.7

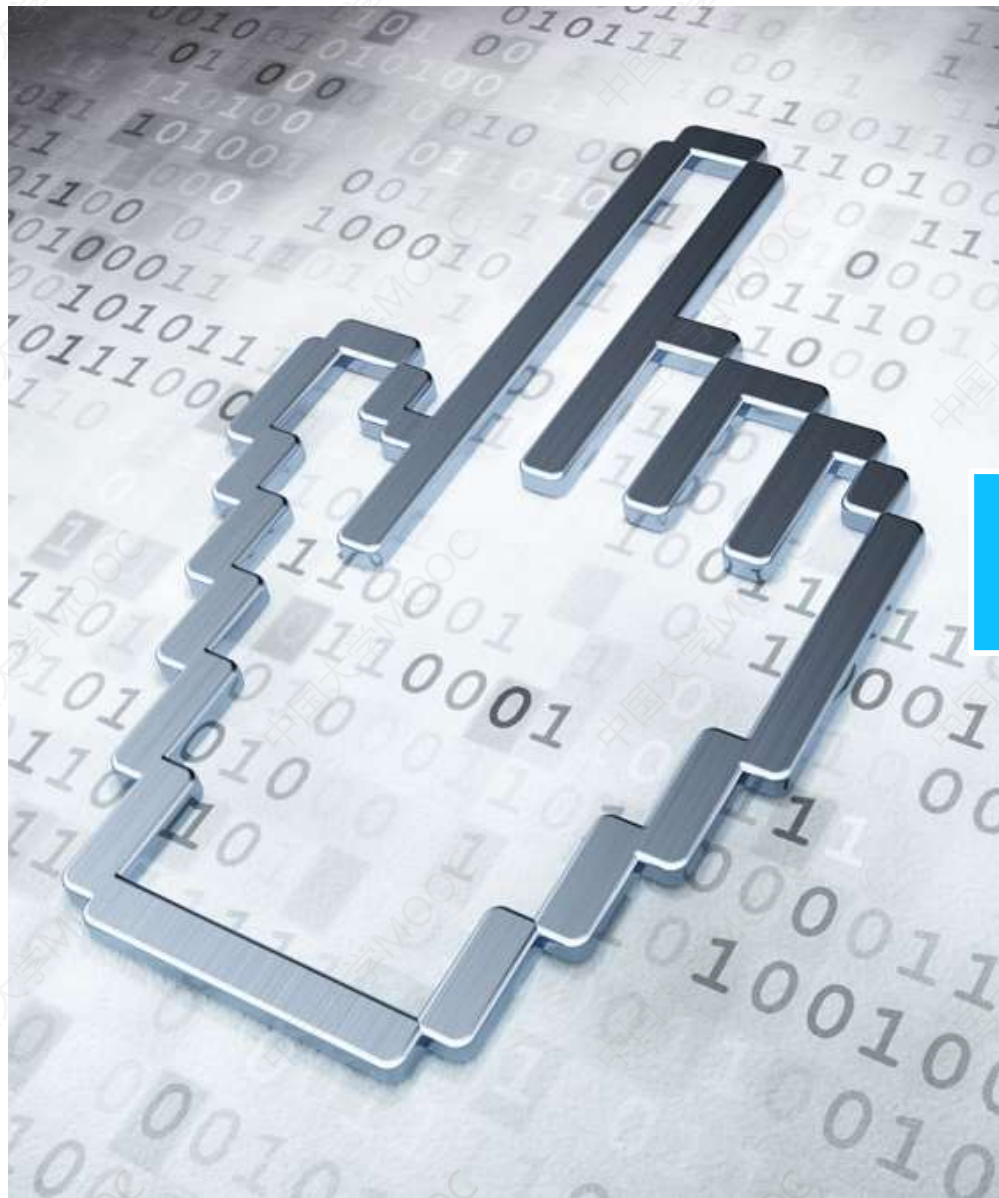
➤说明下面的文法

$$S \rightarrow A a \mid b A c \mid B c \mid b B a$$

$$A \rightarrow d$$

$$B \rightarrow d$$

是LR(1)的，但不是LALR(1)的。



第8讲习题



习题8.1

➤ 对于下图所示的**SDD**，给出下列表达式对应的注释语法分析树：

产生式	语义规则
1) $L \rightarrow E n$	$L.val = E.val$
2) $E \rightarrow E_1 + T$	$E.val = E_1.val + T.val$
3) $E \rightarrow T$	$E.val = T.val$
4) $T \rightarrow T_1 * F$	$T.val = T_1.val \times F.val$
5) $T \rightarrow F$	$T.val = F.val$
6) $F \rightarrow (E)$	$F.val = E.val$
7) $F \rightarrow \text{digit}$	$F.val = \text{digit.lexval}$

➤ (1) $(3+4)*(5+6)n$

➤ (2) $1*2*3*(4+5)n$

➤ (3) $(9+8*(7+6)+5)*4n$



习题8.2

➤ 给定图1所示的SDD，图2是句子 $3*5$ 的注释分析树的依赖图。图2的全部拓扑顺序有哪些？

产生式	语义规则
1) $T \rightarrow F T'$	$T'.inh = F.val$ $T.val = T'.syn$
2) $T' \rightarrow * F T'_1$	$T'_1.inh = T'.inh \times F.val$ $T'.syn = T'_1.syn$
3) $T' \rightarrow \epsilon$	$T'.syn = T'.inh$
4) $F \rightarrow \text{digit}$	$F.val = \text{digit.lexval}$

图1

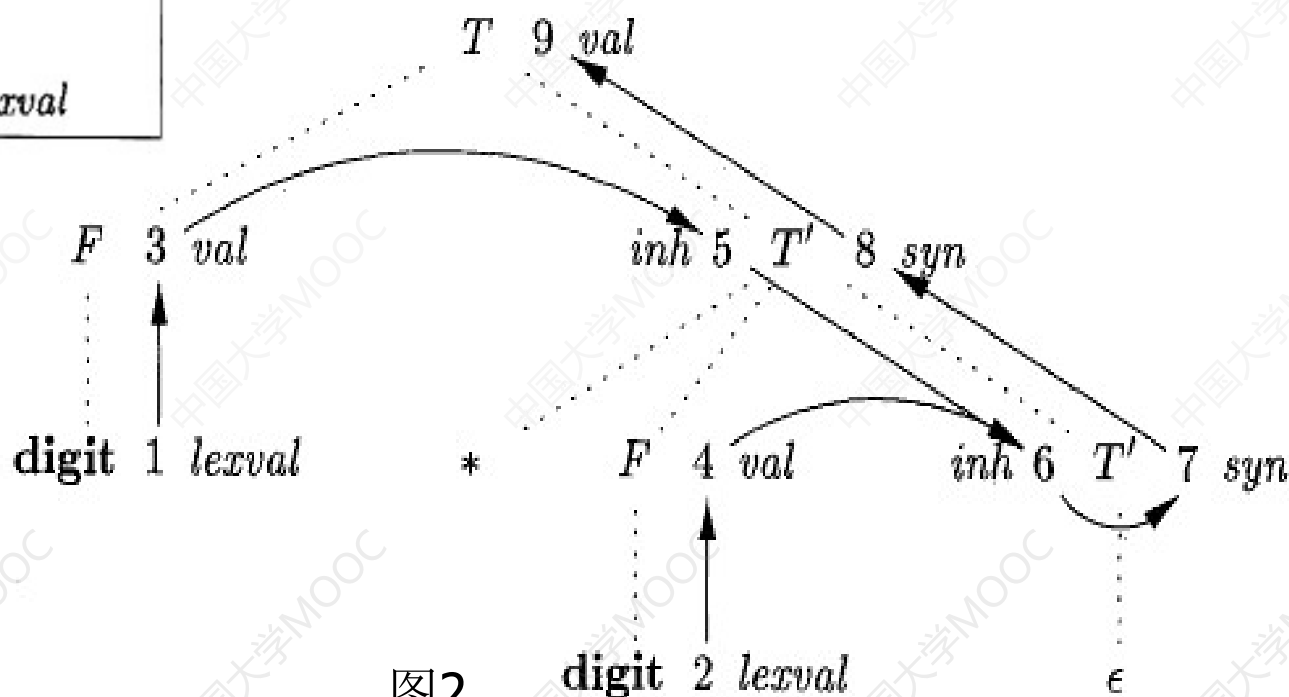


图2



习题8.3

➤ 对于下图中的SDD，给出下列表达式对应的注释语法分析树：

➤ (1) `int a,b,c`

➤ (2) `real w,x,y,z`

	产生式	语义规则
(1)	$D \rightarrow T L$	$L.inh = T.type$
(2)	$T \rightarrow \text{int}$	$T.type = \text{int}$
(3)	$T \rightarrow \text{real}$	$T.type = \text{real}$
(4)	$L \rightarrow L_1, \text{id}$	$L_1.inh = L.inh$ $addtype(\text{id.lexeme}, L.inh)$
(5)	$L \rightarrow \text{id}$	$addtype(\text{id.lexeme}, L.inh)$



习题8.4

➤ 假设我们有一个产生式 $A \rightarrow BCD$ 。A、B、C、D 这四个非终结符都有两个属性：s 是一个综合属性，而 i 是一个继承属性。对于下面的每组规则，指出

- ① 这些规则是否满足 S 属性定义的要求。
- ② 这些规则是否满足 L 属性定义的要求。
- ③ 这些规则是否存在与之一致的求值顺序？

➤ (1) $A.s = B.i + C.s$



习题8.4

➤ 假设我们有一个产生式 $A \rightarrow BCD$ 。A、B、C、D 这四个非终结符都有两个属性：**s** 是一个综合属性，而 **i** 是一个继承属性。对于下面的每组规则，指出

- ① 这些规则是否满足S属性定义的要求。
- ② 这些规则是否满足L属性定义的要求。
- ③ 这些规则是否存在与之一致的求值顺序？

➤ (2) $A.s = B.i + C.s$

$D.i = A.i + B.s$



习题8.4

➤ 假设我们有一个产生式 $A \rightarrow BCD$ 。A、B、C、D 这四个非终结符都有两个属性：s 是一个综合属性，而 i 是一个继承属性。对于下面的每组规则，指出

- ① 这些规则是否满足 S 属性定义的要求。
- ② 这些规则是否满足 L 属性定义的要求。
- ③ 这些规则是否存在与之一致的求值顺序？

➤ (3) $A.s = B.s + D.s$



习题8.4

➤ 假设我们有一个产生式 $A \rightarrow BCD$ 。A、B、C、D 这四个非终结符都有两个属性：s 是一个综合属性，而 i 是一个继承属性。对于下面的每组规则，指出

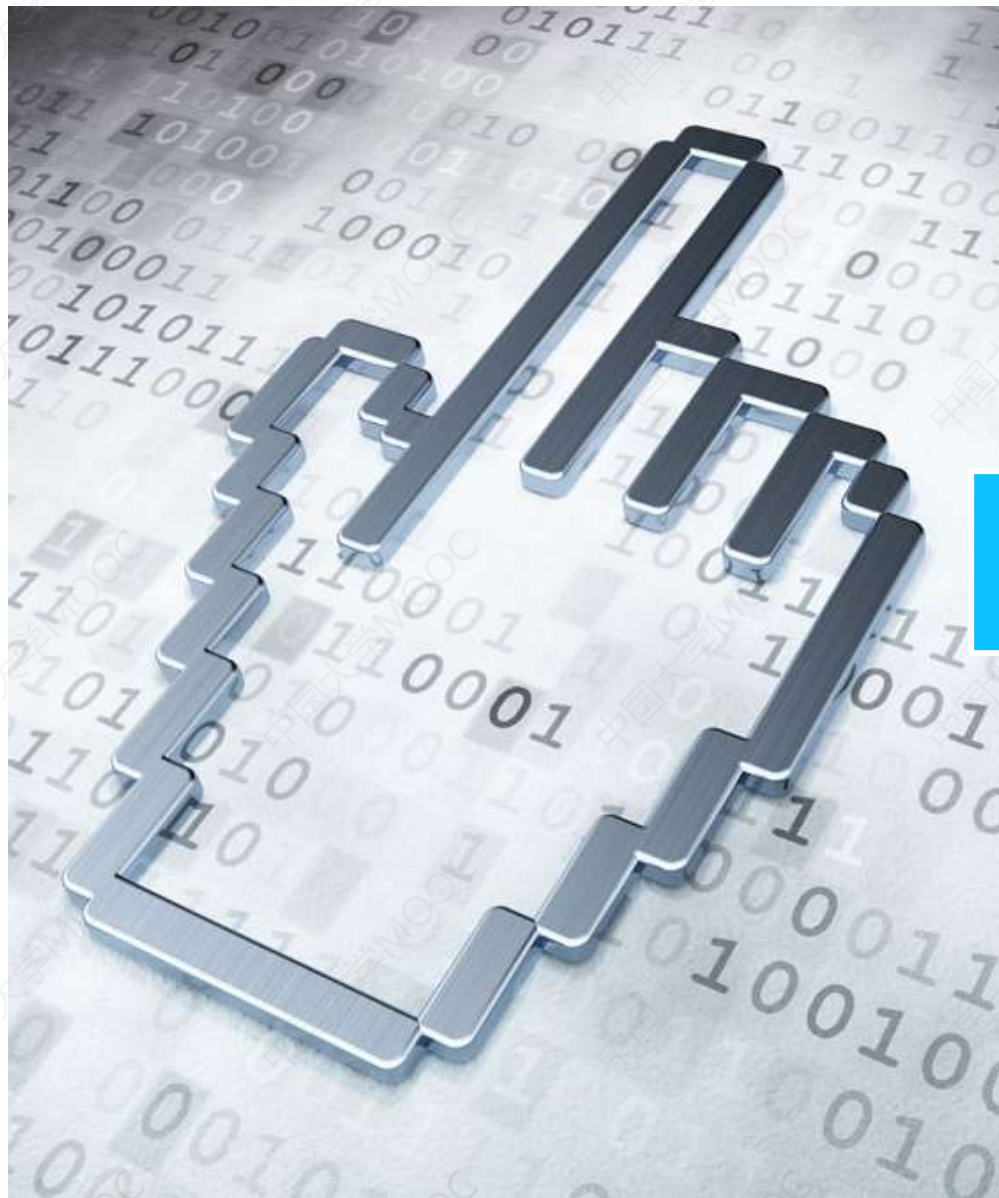
- ① 这些规则是否满足 S 属性定义的要求。
- ② 这些规则是否满足 L 属性定义的要求。
- ③ 这些规则是否存在与之一致的求值顺序？

➤ (4) $A.s = D.i$

$$B.i = A.s + C.s$$

$$C.i = B.s$$

$$D.i = B.i + C.i$$



第9讲习题



习题9.1

- 下图中的SDD计算诸如 $3*5$ 和 $3*5*7$ 这样的项。扩展下图中的SDD，使它可以像习题8.1图中所示的那样处理表达式。

产生式	语义规则
1) $T \rightarrow F T'$	$T'.inh = F.val$ $T.val = T'.syn$
2) $T' \rightarrow * F T'_1$	$T'_1.inh = T'.inh \times F.val$ $T'.syn = T'_1.syn$
3) $T' \rightarrow \epsilon$	$T'.syn = T'.inh$
4) $F \rightarrow \text{digit}$	$F.val = \text{digit}.lval$



习题9.2

➤这个文法生成了含“小数点”的二进制数：

$$S \rightarrow L . L \mid L$$

$$L \rightarrow L B \mid B$$

$$B \rightarrow 0 \mid 1$$

设计一个**L属性**的SDD来计算S.val，即输入串的十进制数值。比如，串101.101应该被翻译成十进制数5.625。提示：使用一个继承属性L.side来指明一个二进制位在小数点的哪一边。



习题9.3

➤这个文法生成了含“小数点”的二进制数：

$$S \rightarrow L . L \mid L$$

$$L \rightarrow L B \mid B$$

$$B \rightarrow 0 \mid 1$$

设计一个**S属性**的SDD来计算S.val，即输入串的十进制数值。比如，串101.101应该被翻译成十进制数**5.625**。



习题9.4

- 下面的SDT计算了一个由0和1组成的串的值。它把输入的符号串当作按照正二进制数来解释。

$B \rightarrow B_1 0 \{B.val = 2 * B_1.val\}$

$\quad | B_1 1 \{B.val = 2 * B_1.val + 1\}$

$\quad | 1 \quad \{B.val = 1\}$

改写这个SDT，使得基础文法不再是左递归的，但仍然可以计算出整个输入串的相同的B.val的值。



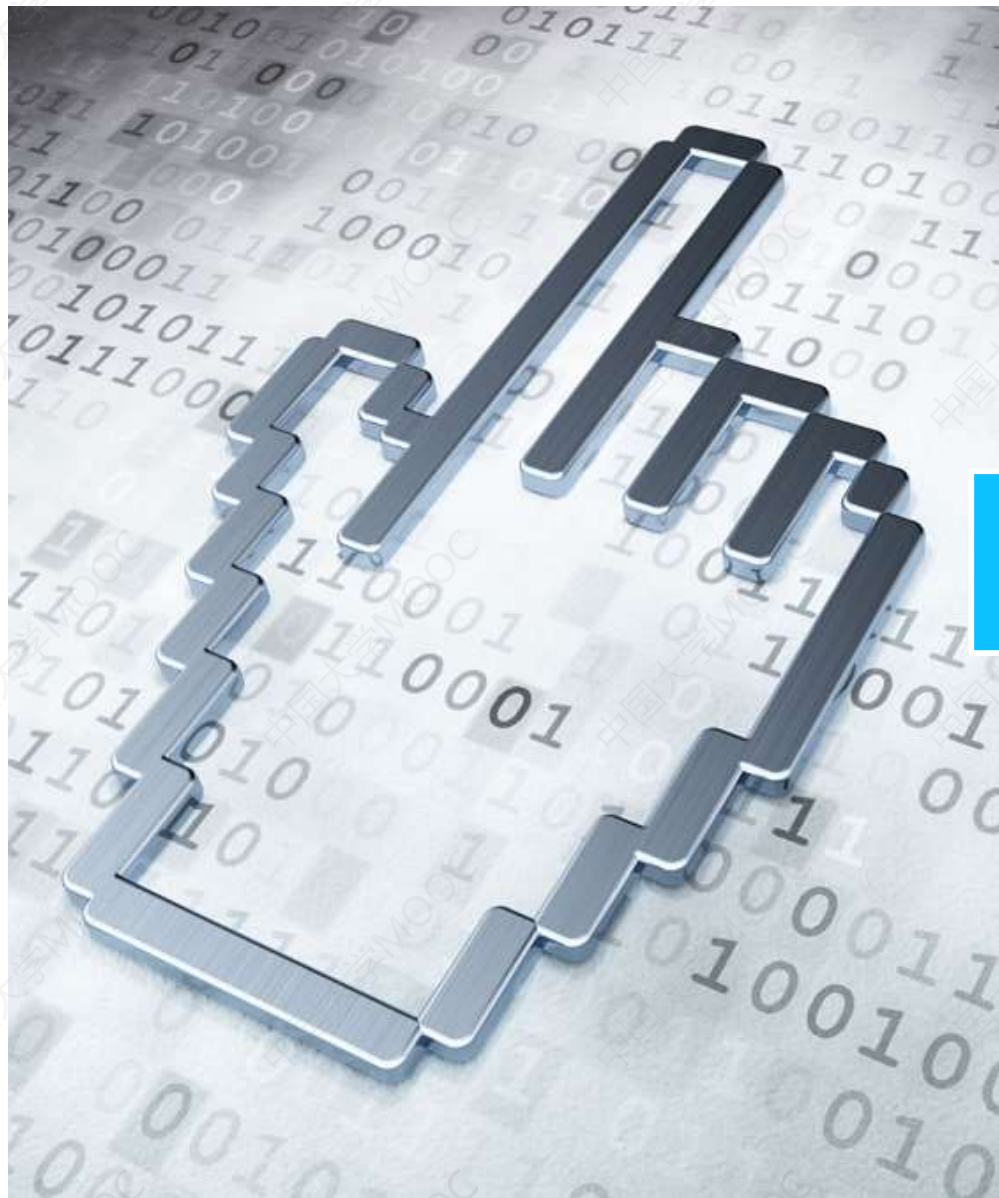
习题9.5

➤ 给定如下文法：

$$S \rightarrow (L) \mid a$$

$$L \rightarrow L, S \mid S$$

- (1) 试设计一个SDD，输出S所生成的串中的配对括号的个数。
- (2) 试设计一个SDT，输出S所生成的串中每个a的嵌套深度。例如，串(a,(a,a))的输出结果是1、2、2。

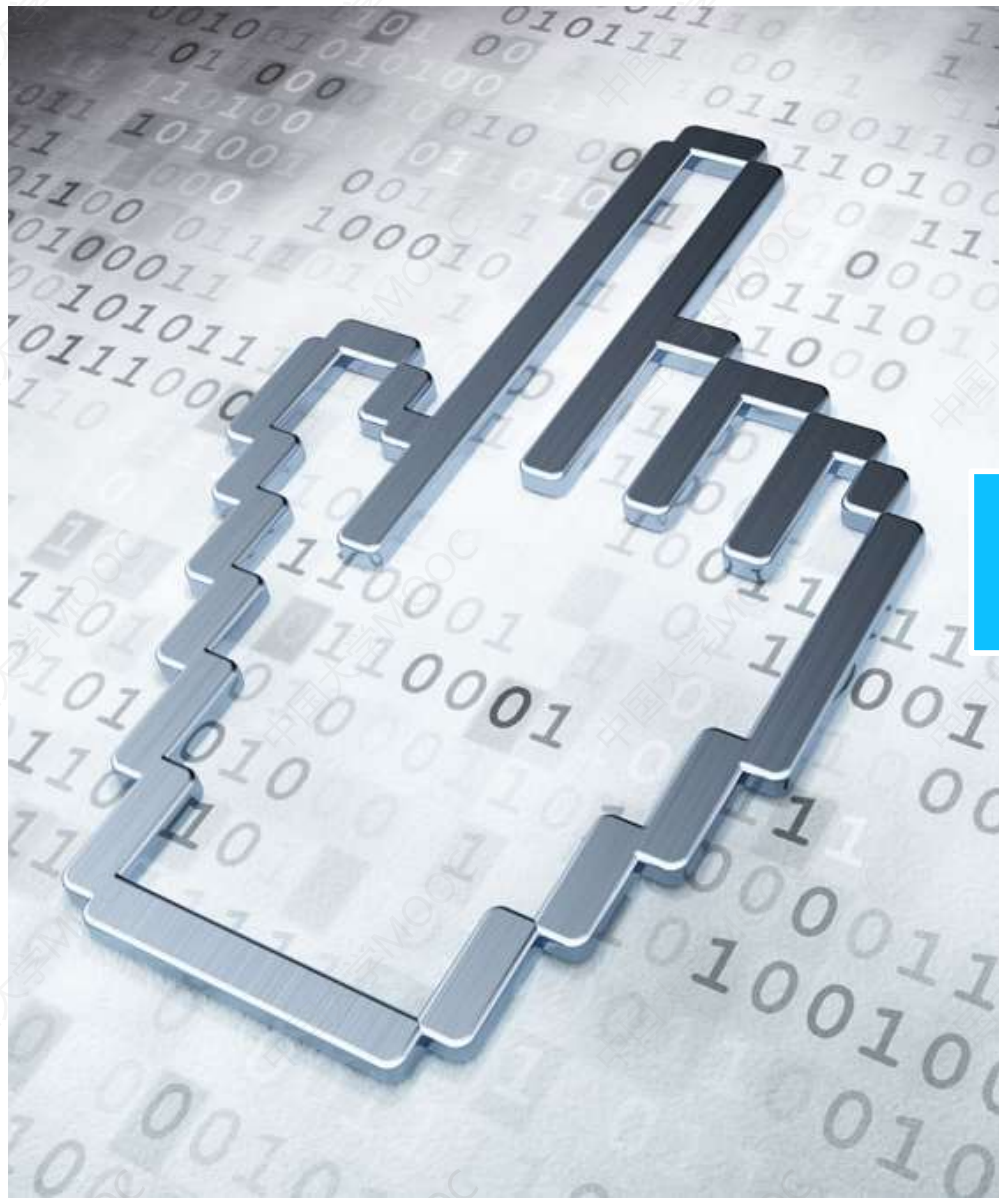


第10讲习题



习题10.1

- 将习题9.2中得到的SDD实现为递归下降的语法分析器。



第12讲习题



习题12.1

➤ 将算术表达式 $a + -(b + c)$ 翻译成四元式序列



习题12.2

➤ 将下列赋值语句翻译成四元式序列
(假设每个数组元素占8个存储单元)。

➤ (1) $a = b[i] + c[j]$

➤ (2) $a[i] = b * c - b * d$

➤ (3) $x = f(y+1) + 2$

➤ (4) $x = *p + \&y$



习题12.3

- 使用讲义中的翻译方案（如下图所示）翻译下列赋值语句。
假设a和b的类型表达式都是 $\text{array}(3, \text{array}(5, \text{real}))$ ，数组c中每个元素（real类型）占8个存储单元

$S \rightarrow \text{id} = E;$

$| L = E; \{ \text{gen}(L.\text{array} \text{ '[' } L.\text{offset} \text{ ']' '}' E.\text{addr}); \}$

$E \rightarrow E_1 + E_2 \mid -E_1 \mid (E_1) \mid \text{id}$

$| L \{ E.\text{addr} = \text{newtemp}(); \text{gen}(E.\text{addr} \text{ '=' } L.\text{array} \text{ '[' } L.\text{offset} \text{ ']' '}'); \}$

$L \rightarrow \text{id} [E] \{ L.\text{array} = \text{lookup}(\text{id}.\text{lexeme}); \text{if } L.\text{array} == \text{nil} \text{ then error};$

$L.\text{type} = L.\text{array}.\text{type}.\text{elem};$

$L.\text{offset} = \text{newtemp}();$

$\text{gen}(L.\text{offset} \text{ '=' } E.\text{addr} \text{ '*' } L.\text{type}.\text{width}); \}$

$| L_1[E] \{ L.\text{array} = L_1.\text{array};$

$L.\text{type} = L_1.\text{type}.\text{elem};$

$t = \text{newtemp}();$

$\text{gen}(t \text{ '=' } E.\text{addr} \text{ '*' } L.\text{type}.\text{width});$

$L.\text{offset} = \text{newtemp}();$

$\text{gen}(L.\text{offset} \text{ '=' } L_1.\text{offset} \text{ '+' } t); \}$

➤ (1) $x = a[i][j] + b[i][j]$

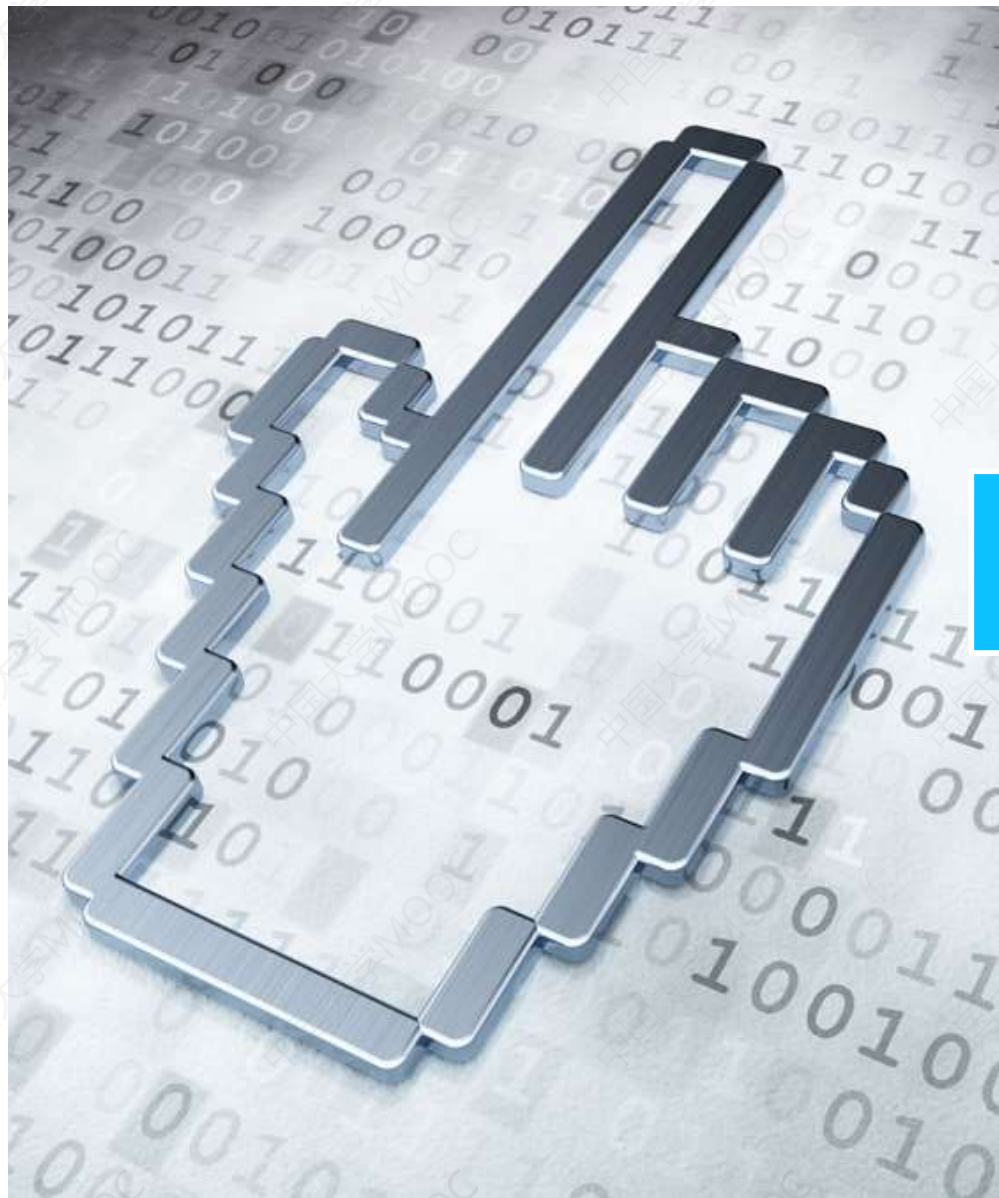
➤ (2) $x = a[b[i][j]][c[k]]$



习题12.4*

- 修改下图中的翻译方案，使之适合Fortran风格的数组引用，也就是说， n 维数组的引用为 $\text{id}[E_1, E_2, \dots, E_n]$ 。

```
 $S \rightarrow \text{id} = E;$   
  |  $L = E;$  {  $\text{gen}(L.\text{array} \text{ '[' } L.\text{offset} \text{ ']' '=' } E.\text{addr});$  }  
 $E \rightarrow E_1 + E_2 \mid -E_1 \mid (E_1) \mid \text{id}$   
  |  $L$  {  $E.\text{addr} = \text{newtemp}(); \text{gen}(E.\text{addr} \text{ '=' } L.\text{array} \text{ '[' } L.\text{offset} \text{ ']' });$  }  
 $L \rightarrow \text{id} [E]$  {  $L.\text{array} = \text{lookup}(\text{id.lexeme});$  if  $L.\text{array} == \text{nil}$  then error ;  
                 $L.\text{type} = L.\text{array.type.elem};$   
                 $L.\text{offset} = \text{newtemp}();$   
                 $\text{gen}(L.\text{offset} \text{ '=' } E.\text{addr} \text{ '*' } L.\text{type.width});$  }  
  |  $L_1[E]$  {  $L.\text{array} = L_1.\text{array};$   
               $L.\text{type} = L_1.\text{type.elem};$   
               $t = \text{newtemp}();$   
               $\text{gen}(t \text{ '=' } E.\text{addr} \text{ '*' } L.\text{type.width});$   
               $L.\text{offset} = \text{newtemp}();$   
               $\text{gen}(L.\text{offset} \text{ '=' } L_1.\text{offset} \text{ '+' } t);$  }
```

第13讲习题



习题13.1

- 在SPOC讲义6.3节（控制语句的翻译）所示的SDT中添加处理下列控制流构造的翻译方案
 - (1) repeat语句: $S \rightarrow \text{repeat } S_1 \text{ while } B$
 - (2) for循环语句: $S \rightarrow \text{for } (S_1 ; B ; S_2) S_3$



习题13.2

- 为下面的产生式写出一个和SPOC讲义6.3节（控制语句的翻译）中SDT类似的SDT。该产生式表示一个常见的C语言中的控制流结构。

$$S \rightarrow \{ L \}$$

$$L \rightarrow LS \mid \varepsilon$$



习题13.3(1)

➤ 试将下面的语句翻译成四元式序列

(1) while $a < c \wedge b < d$ do

if $a = 1$ then $c := c + 1$

else while $a \leq d$ do

$a := a + 2$



习题13.3(2)

➤ 试将下面的语句翻译成四元式序列

(2) for i:=m step 2 until n do

if a<b then x:=x+1



习题13.3(3)

➤ 试将下面的语句翻译成四元式序列

(3) for i:=1 step 1 until n do

while a<b do

if c>d then x:=-b+c else x:=a*b+c



习题13.3(4)

➤ 试将下面的语句翻译成四元式序列

(4) **if $w < 1$ then $a := b * c + d$ else repeat $a := a - 1$ until $a < 0$**



习题13.4

➤ Pascal语言的标准将for语句

for v := E1 to E2 do S1

定义成和下面的代码序列有同样的含义：

begin

v := E1;

while v <= E2 do begin

S1;

v := succ(v);

end

end

请为for语句设计一种合理的中间代码结构，并写出产生中间代码的翻译方案



习题13.5 *

➤ 设有如下的文法G:

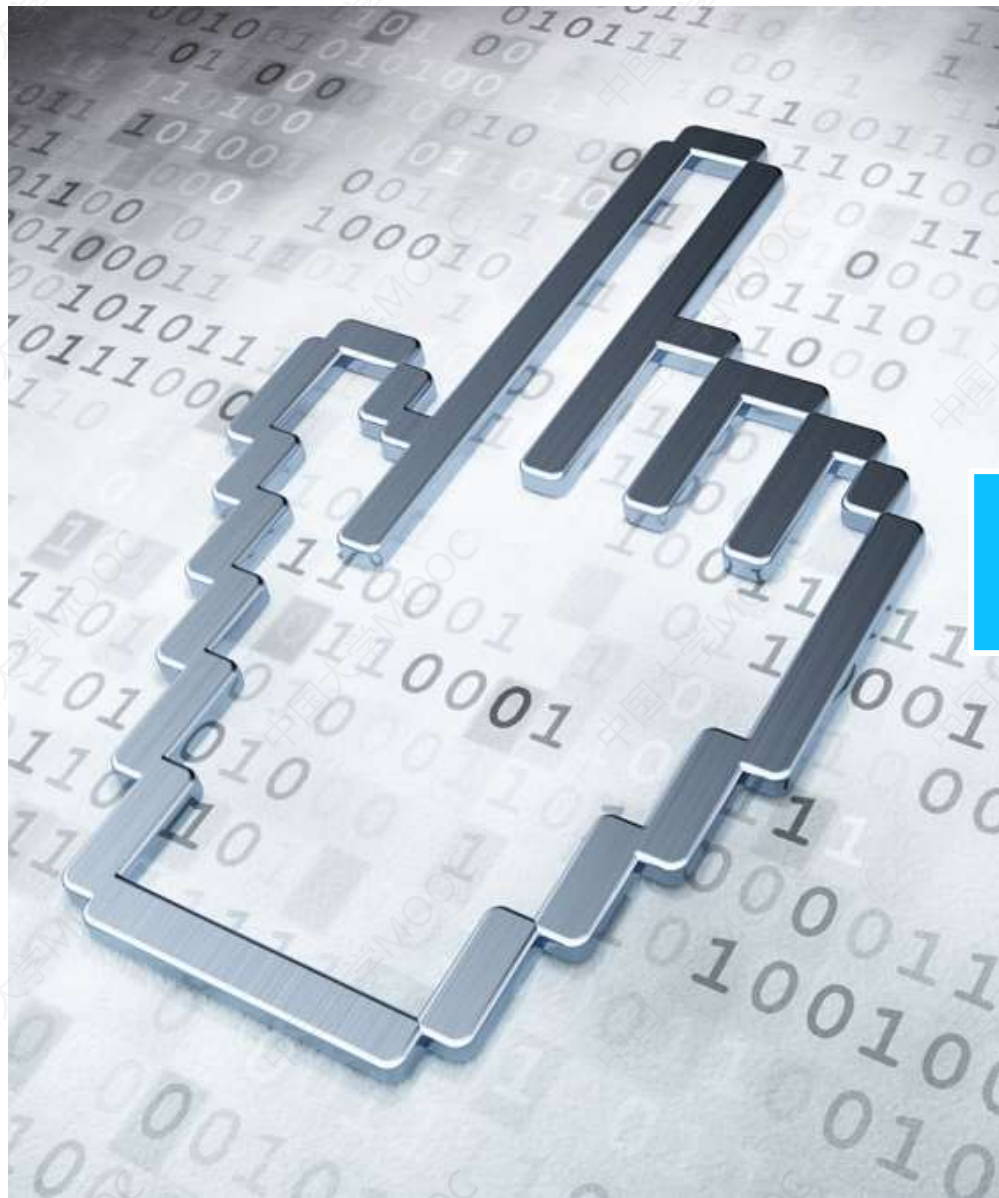
S \rightarrow **id := E**
| **if B then S**
| **while B do S**
| **begin S ; S end**
| **break**

试给出完成如下翻译所要求的翻译模式：如果发现**break**未出现在循环语句中，则报告错误。



习题13.6

- 写出条件赋值语句 $\text{id} := \text{if } B \text{ then } E_1 \text{ else } E_2$ 的语义子程序。其中， B 为布尔表达式， E_1 和 E_2 是算术表达式， i 代表与 E_1 和 E_2 同类的简单变量。按照写出的语义子程序，生成条件赋值语句 $m := \text{if } a > c \text{ then } x + y \text{ else } x - y + 0.5$ 的四元式序列



第14讲习题



习题14.1

➤使用SPOC讲义6.4节（回填）中的翻译方案翻译下列表达式。给出每个子表达式的**truelist**和**falselist**。你可以假设第一条被生成的指令的地址是100。

➤(1) $a == b \ \&\& \ (c == d \ || \ e == f)$

➤(2) $(a == b \ || \ c == d) \ || \ e == f$

➤(3) $(a == b \ \&\& \ c == d) \ \&\& \ e == f$



习题14.2

- 下图a中给出了一个程序的摘要。b概述了使用SPOC讲义6.4节（回填）中的回填翻译方案生成的三地址代码的结构。这里， $i_1 \sim i_8$ 是每个code区域的第一条被生成的指令的标号。请给出最终回填到下列列表中的标号（即 $i_1 \sim i_8$ 中的某个标号）。

- (1) $E_3.\text{falselist}$
- (2) $S_2.\text{nextlist}$
- (3) $E_4.\text{falselist}$
- (4) $S_1.\text{nextlist}$
- (5) $E_2.\text{truelist}$

```
while ( $E_1$ ) {  
    if ( $E_2$ )  
        while ( $E_3$ )  
             $S_1$ ;  
    else {  
        if ( $E_4$ )  
             $S_2$ ;  
         $S_3$   
    }  
}
```

(a)

i_1 : Code for E_1
 i_2 : Code for E_2
 i_3 : Code for E_3
 i_4 : Code for S_1
 i_5 : Code for E_4
 i_6 : Code for S_2
 i_7 : Code for S_3
 i_8 : ...

(b)

习题14.3

- 使用SPOC讲义6.4节（回填）中的翻译方案对下图进行翻译时，我们为每条语句创建S.nextlist列表。一开始是赋值语句 S_1 、 S_2 、 S_3 ，然后逐步处理越来越大的if语句、if-else语句、while语句和语句块。在下图中有5个这种类型的结构语句：

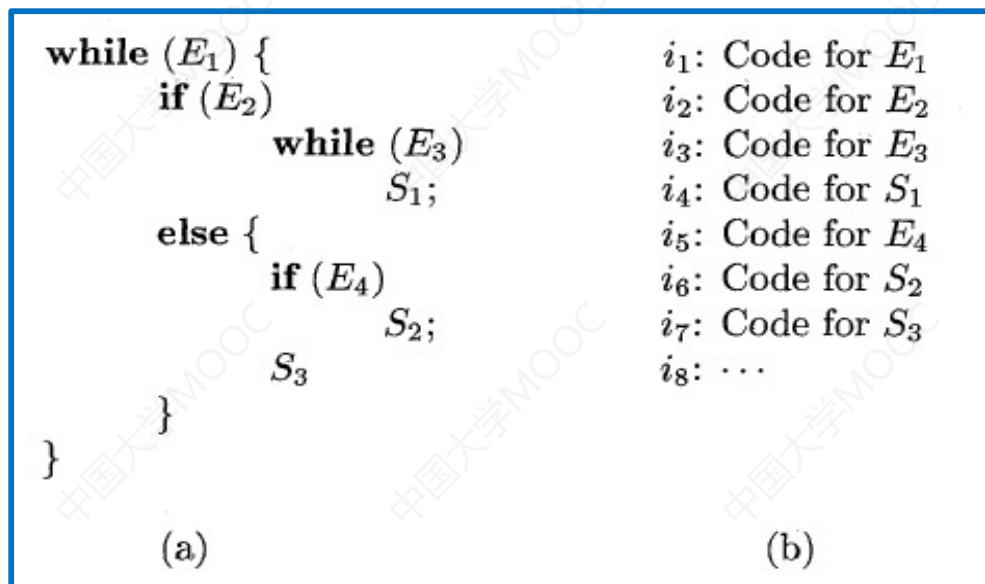
S_4 : while (E_3) S_1

S_5 : if (E_4) S_2

S_6 : 包含 S_5 和 S_3 的语句块

S_7 : 语句if (E_2) S_4 else S_6

S_8 : 整个程序



对于这些结构语句，我们可以通过一个规则用其他的 S_j .nextlist列表以及程序中的表达式的列表 E_k .truelist和 E_k .falselist构造出 S_i .nextlist。给出计算下列nextlist列表的规则：

➤ (1) S_4 .nextlist

➤ (2) S_5 .nextlist

➤ (3) S_6 .nextlist

➤ (4) S_7 .nextlist

➤ (5) S_8 .nextlist



习题14.4

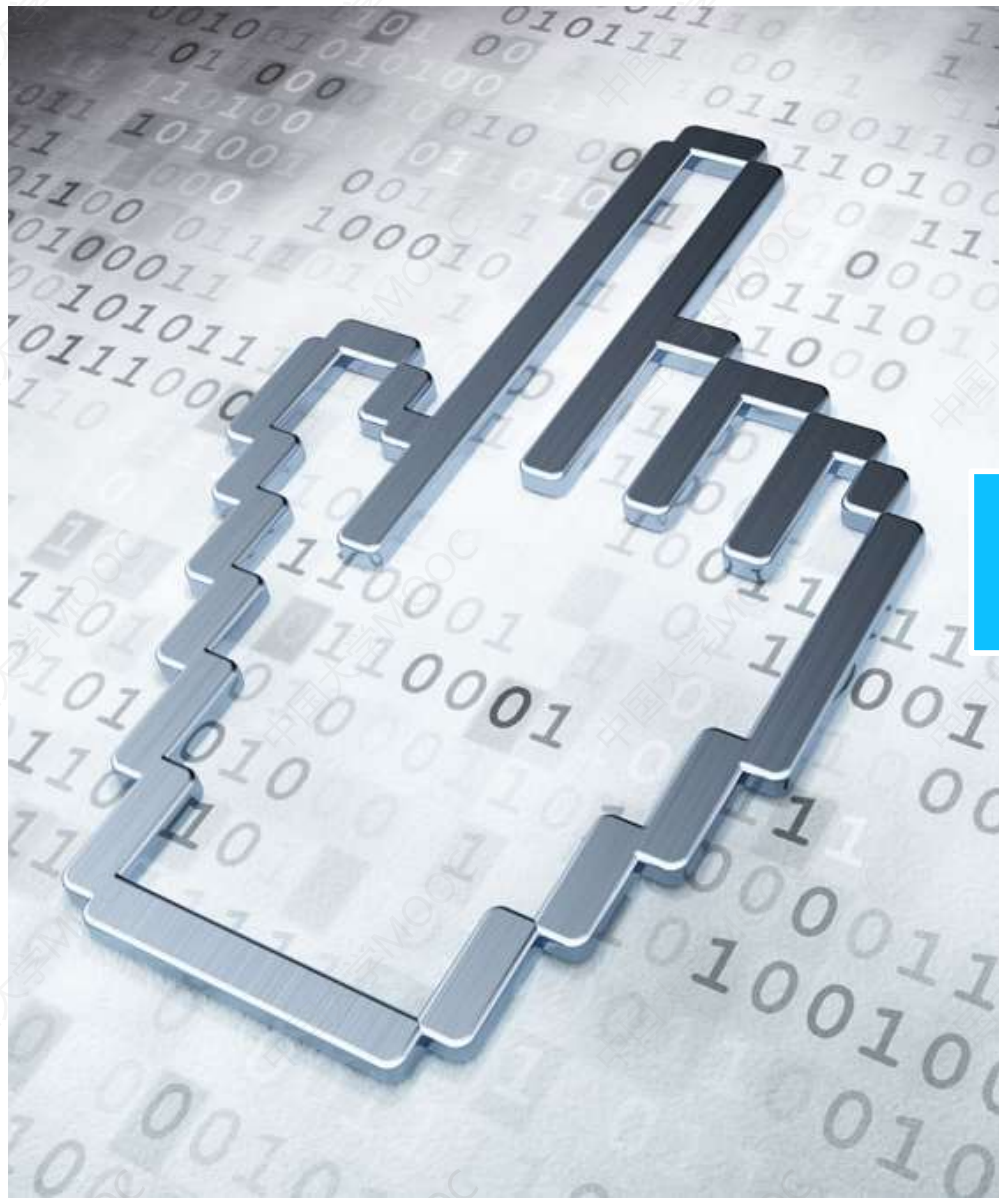
- 在SPOC讲义6.4节（回填）所示的SDT中添加处理如下for循环语句的翻译方案

$$S \rightarrow \textit{for} (S_1 ; B ; S_2) S_3$$



习题14.5

- 设有形如 $\text{call}(E) P_1, P_2, P_3$ 的过程调用语句，其中， E 为算术表达式， P_1 、 P_2 和 P_3 是 3 个不带参数的过程的名字。该调用语句执行的流程为：首先计算表达式 E 的值， $E=0$ 时调用 P_1 ， $E>0$ 时调用 P_2 ， $E<0$ 时调用 P_3 。该语句执行时， P_1 、 P_2 和 P_3 中有且仅有一个被调用。
- (1) 试给出该调用语句的三地址码。
 - (2) 给出该调用语句适于自底向上分析的 SDT



第15讲习题



习题15.1

➤ 语言的过程**递归调用**和过程**嵌套声明**特性会影响编译器的哪些问题？



习题15.2

- 假设SPOC讲义7.1节（栈式存储分配）中的程序（如下图所示）使用如下的**partition**函数：该函数总是将 $a[m]$ 作为分割值 v 。同时假设在对数组 $a[m], \dots, a[n]$ 重新排序时总是尽量保存原来的顺序。也就是说，首先是以原顺序保持所有小于 v 的元素，然后保存所有等于 v 的元素，最后按原来顺序保存所有大于 v 的元素。
- (1) 画出对数字9、8、7、6、5、4、3、2、1进行排序时的活动树。
- (2) 同时在栈中出现的活动记录最多有多少个？



习题15.2 (con.)



例：一个快速排序程序的概要

```
int a[11];
void readArray() /* 将9个整数读入到a[1],...,a[9]中 */
{
    int i;
    ...
}
int partition(int m, int n)
{
    /* 选择一个分割值v, 划分a[m...n], 使得a[m...p-1]小于v, a[p]=v,
       a[p+1...n]大于等于v。返回 p */
    ...
}
void quicksort(int m, int n)
{
    int i;
    if (n > m) {
        i = partition(m, n);
        quicksort(m, i-1);
        quicksort(i+1, n);
    }
}
main()
{
    readArray();
    a[0] = -9999;
    a[10] = 9999;
    quicksort(1, 9);
}
```



习题15.3

➤ 当初始顺序为1、3、5、7、9、2、4、6、8时，重复习题15.1



习题15.4

➤ 下图是递归计算Fibonacci数列的C语言代码。假设f的活动记录按顺序包含下列元素：（返回值，参数n，局部变量s，局部变量t）。通常在活动记录中还会有其他元素。下面的问题假设初始调用是f(5)。

- (1) 给出完整的活动树。
- (2) 当第1个f(1)调用即将返回时，运行时刻栈和其中的活动记录是什么样子的？
- (3) 当第5个f(1)调用即将返回时，运行时刻栈和其中的活动记录是什么样子的？

```
int f(int n) {  
    int t, s;  
    if (n < 2) return 1;  
    s = f(n-1);  
    t = f(n-2);  
    return s+t;  
}
```



习题15.5

➤ 下面是两个C语言函数f和g的概述：

```
int f ( int x) { int i ; ...return i+1; ...}
```

```
int g ( int y) { int j; ... f ( j+1) ...}
```

也就是说，函数g调用函数f。画出在g调用f而f即将返回时，运行时刻栈中从g的活动记录开始的顶端部分。你可以只考虑返回值、参数、控制链以及存放局部数据的空间。你不用考虑存放的机器状态，也不用考虑没有在代码中显示的局部值和临时值。但是你应该指出：

- (1) 哪个函数在栈中为各个元素创建了所使用的空间？
- (2) 哪个函数写入了各个元素的值？
- (3) 这些元素属于哪个活动记录？



习题15.6

- 下图中给出了一个按照非标准方式计算Fibonacci数的ML语言的函数main。函数fib0将计算第n个Fibonacci数 ($n \geq 0$)。嵌套在fib0中的是fib1，它假设 $n \geq 2$ 并计算第n个Fibonacci。嵌套在fib1中的是fib2，它假设 $n \geq 4$ 。请注意，fib1和fib2都不需要检查基本情况。我们考虑从对main的调用开始，直到（对fib0(1)的）第一次调用即将返回的阶段。请描述出当时的活动记录栈，并给出栈中的各个活动记录的访问链。



习题15.6 (con.)

```
fun main () {  
  let  
    fun fib0(n) =  
      let  
        fun fib1(n) =  
          let  
            fun fib2(n) = fib1(n-1) + fib1(n-2)  
          in  
            if n >= 4 then fib2(n)  
            else fib0(n-1) + fib0(n-2)  
          end  
        in  
          if n >= 2 then fib1(n)  
          else 1  
        end  
      in  
        fib0(4)  
      end;  
end;
```



习题15.7

- 在本讲中，我们提到，编译器通常为每个作用域（程序块）建立一个独立的符号表（SPOC讲义p49）。有关作用域和块结构的概念参见教材1.6.1节（静态和动态的区别）和1.6.3节（静态作用域和块结构）。对于下图所示的块结构代码（为便于引用各语句，增加了行号），假设使用常见的声明的静态作用域规则，请完成以下习题。

```
(1)  {    int w, x, y, z;      /* Block B1 */
(2)      {    int x, z;        /* Block B2 */
(3)          {    int w, x;    /* Block B3 */ }
(4)      }
(5)  {    int w, x;            /* Block B4 */
(6)      {    int y, z;        /* Block B5 */ }
(7)      }
(8)  }
```



习题15.7 (con.)

- (1) 判断下列说法的对错
 - B1声明的w的作用域是1-8行
 - B1声明的y的作用域是1-5行
- (2) 给出该代码片段中12个声明中的每一个的作用域
- (3) 画出该代码片段的符号表



习题15.8

- 确定下列声明序列中各个标识符的类型和相对地址
 - **float x;**
 - **record (float x; float y;) p;**
 - **record (int tag; float x; float y;) q;**



习题15.9

- 设有如下的 Pascal 程序：

```
program main( input, output);
```

```
var k: integer;
```

```
function f(n: integer): integer;
```

```
begin if n <= 0 then f:=1 else f:=n* f(n-1) end;
```

```
begin k:=f(10); writeln(k) end
```

- (1) 若采用访问链存取非局部名字，当第3次(递归地)进入后，试绘制运行栈中的活动记录示意图(至少画出访问链和控制链)。
- (2) 若采用 display 表方式，重做(1)。



习题15.10 *

➤ 设有如下的Pascal程序：

```
program main( input, output);
```

```
var i: integer;
```

```
b: array[1..2] of integer;
```

```
procedure q(x: integer);
```

```
begin i:=1; x:=x+2; b[i]:=10; i:=2; x:=x+2 end;
```

```
begin i:=1; b[1]:=1; b[2]:=2; q(b[i]); write(b[1], b[2]) end;
```

若参数传递分别采用传值、传地址、传值结果和传名方式，
程序执行后b[1]、b[2]的值分别是什么？

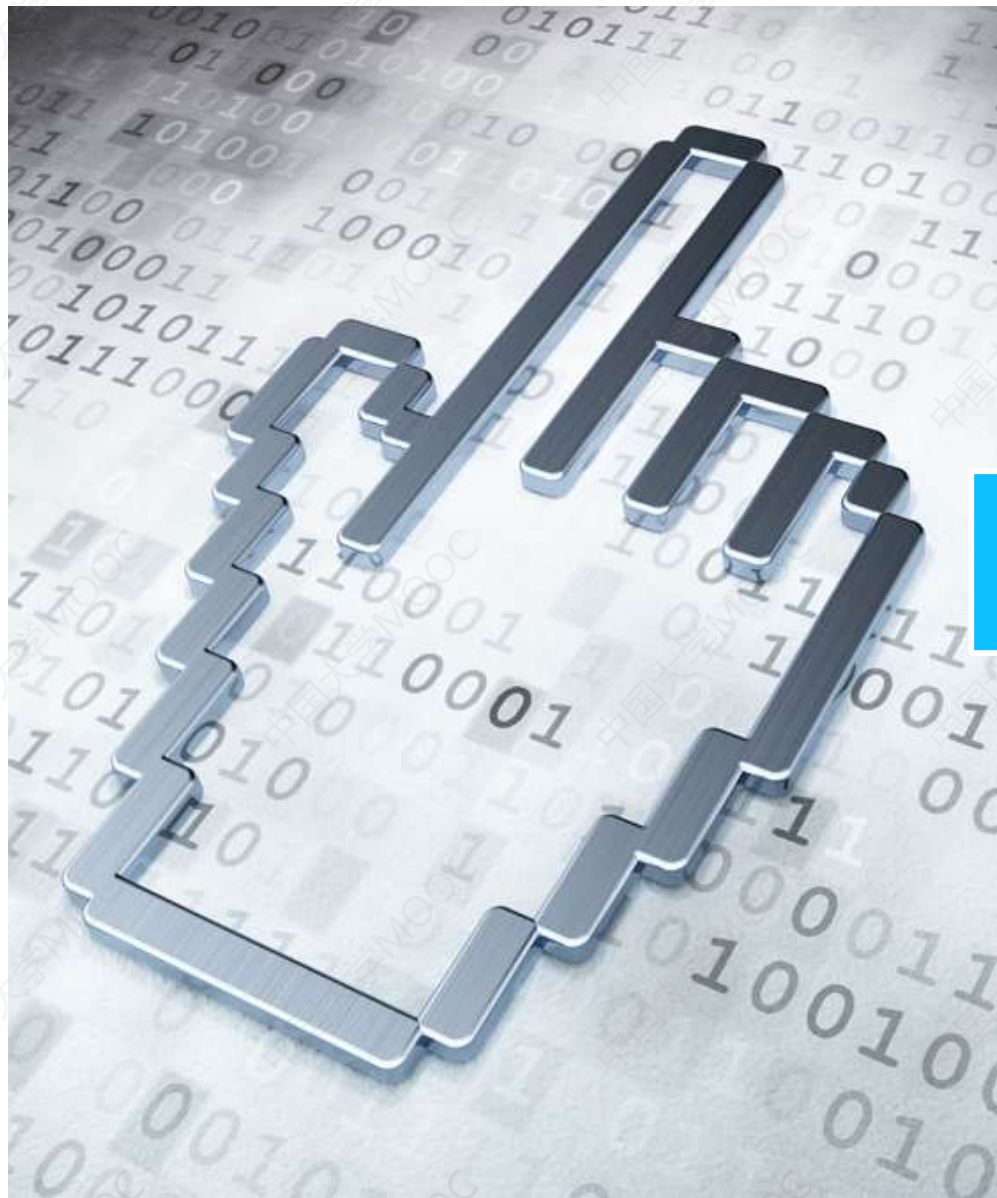


习题15.11 *

➤ C语言函数f的定义如下：

```
int f(int x, int *py, int **ppz)
{
    **ppz+=1;
    *py+=2;
    x+=3;
    return x + *py + **ppz;
}
```

变量a是指向b的指针，变量b是指向c的指针，c是整型变量并且当前值是4。那么执行f(c, b, a)的返回值是多少？



第16讲习题



习题16.1*

➤ 下图是一个简单的矩阵乘法程序。

```
for (i=0; i<n; i++)  
    for (j=0; j<n; j++)  
        c[i][j] = 0.0;  
for (i=0; i<n; i++)  
    for (j=0; j<n; j++)  
        for (k=0; k<n; k++)  
            c[i][j] = c[i][j] + a[i][k]*b[k][j];
```

- (1) 假设矩阵的元素是需要8个字节的数值，而且矩阵按行存放。把程序翻译成三地址语句。
- (2) 为(1)中得到的代码构造流图。
- (3) 找出在(2)中得到的流图的循环。



习题16.2 *

➤ 下图中是计算从2~n之间素数个数的代码。

```
for (i=2; i<=n; i++)  
    a[i] = TRUE;  
count = 0;  
s = sqrt(n);  
for (i=2; i<=s; i++)  
    if (a[i]) /* 已知i是一个素数 */ {  
        count++;  
        for (j=2*i; j<=n; j = j+i)  
            a[j] = FALSE; /* i的倍数都不是素数 */  
    }  
}
```

- (1) 假设数组的元素是需要4个字节存放的的整数，把程序翻译成三地址语句。
- (2) 为(1)中得到的代码构造流图。
- (3) 找出在(2)中得到的流图的循环。



习题16.3

➤ 为下面的表达式构造DAG

$$((x + y) - ((x + y) * (x - y))) + ((x + y) * (x - y))$$



习题16.4

➤ 为下列表达式构造DAG。假定+是左结合的。

➤ (1) $a + b + (a + b)$

➤ (2) $a + b + a + b$

➤ (3) $a + a + ((a + a + a + (a + a + a + a)))$



习题16.5

➤ 为下面的基本块构造DAG

$$d = b * c$$

$$e = a + b$$

$$b = b * c$$

$$a = e - d$$



习题16.6

➤ 对于下面的基本块

$$d = b * c$$

$$e = a + b$$

$$b = b * c$$

$$a = e - d$$

分别按照下列两种假设简化上述三地址代码、

(1) 只有a在基本块的出口活跃

(2) a、b、c在基本块的出口活跃



习题16.7

➤ 为下面的基本块构造**DAG**。请不要忘记包含比较指令 $i \leq 10$

$t5 = i - 1$

$t6 = 88 * t5$

$a[t6] = 1.0$

$i = i + 1$

if $i \leq 10$ goto B6



习题16.8

➤ 为下面的基本块构造DAG。

$t1 = 10 * i$

$t2 = t1 + j$

$t3 = 8 * t2$

$t4 = t3 - 88$

$a[t4] = 0.0$

$j = j + 1$

if $j \leq 10$ goto B3

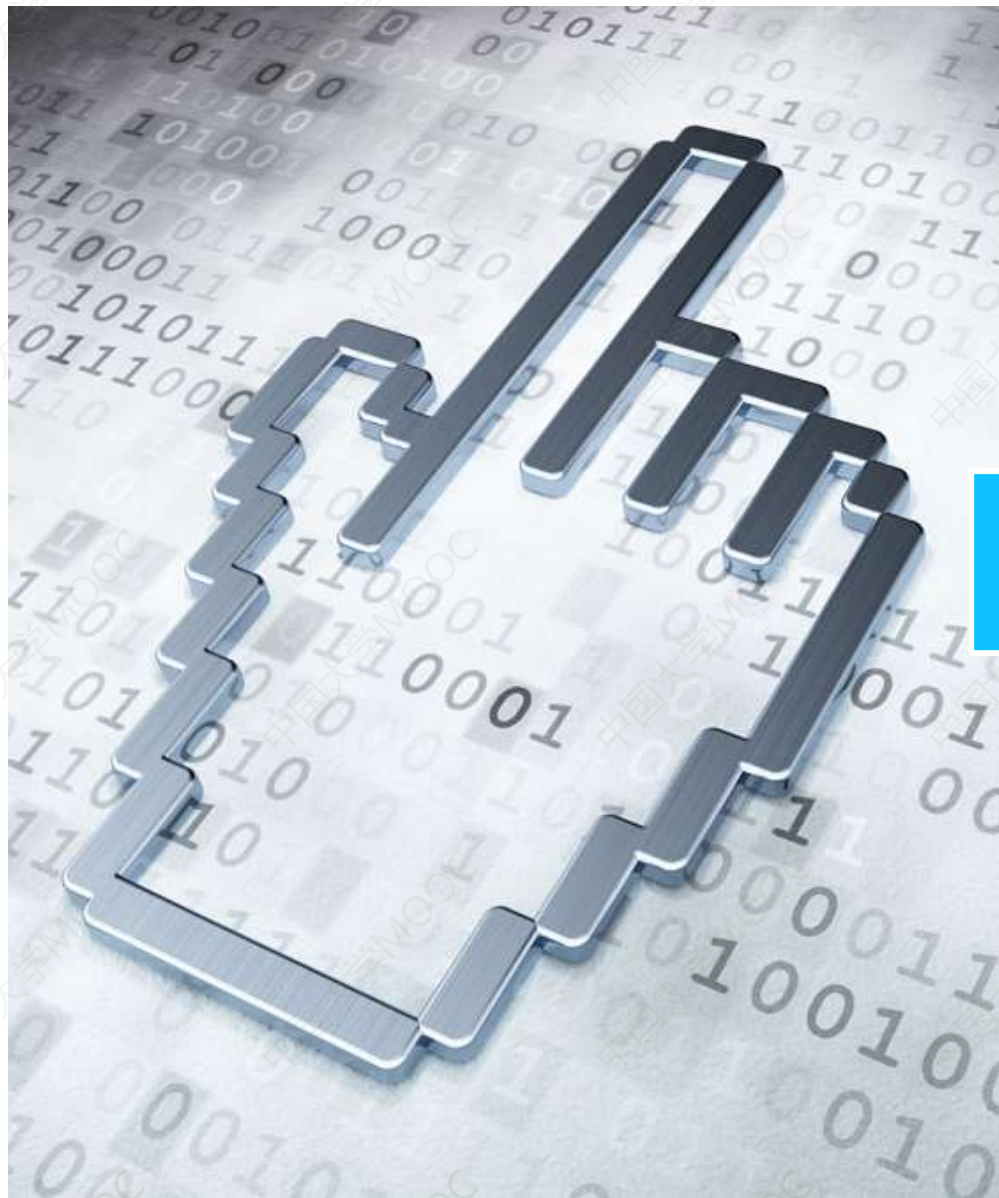


习题16.9

➤ 考虑下面的三地址语句序列：

```
    b = 1
    b = 2
    if w ≤ x goto L2
    e = b
    goto L2
L1:  goto L3
L2:  c = 3
     b = 4
     c = 6
L3:  if y ≤ z goto L4
     goto L5
L4:  g = g + 1
     h = 8
     goto L1
L5:  h = 9
```

- (1) 在该代码中用横线将代码分成基本块，并给每个基本块赋一个序号
- (2) 画出该代码的流图，每个基本块就用(1)中的序号表示
- (3) 若有循环，则列出构成每个循环的结点



第17讲习题

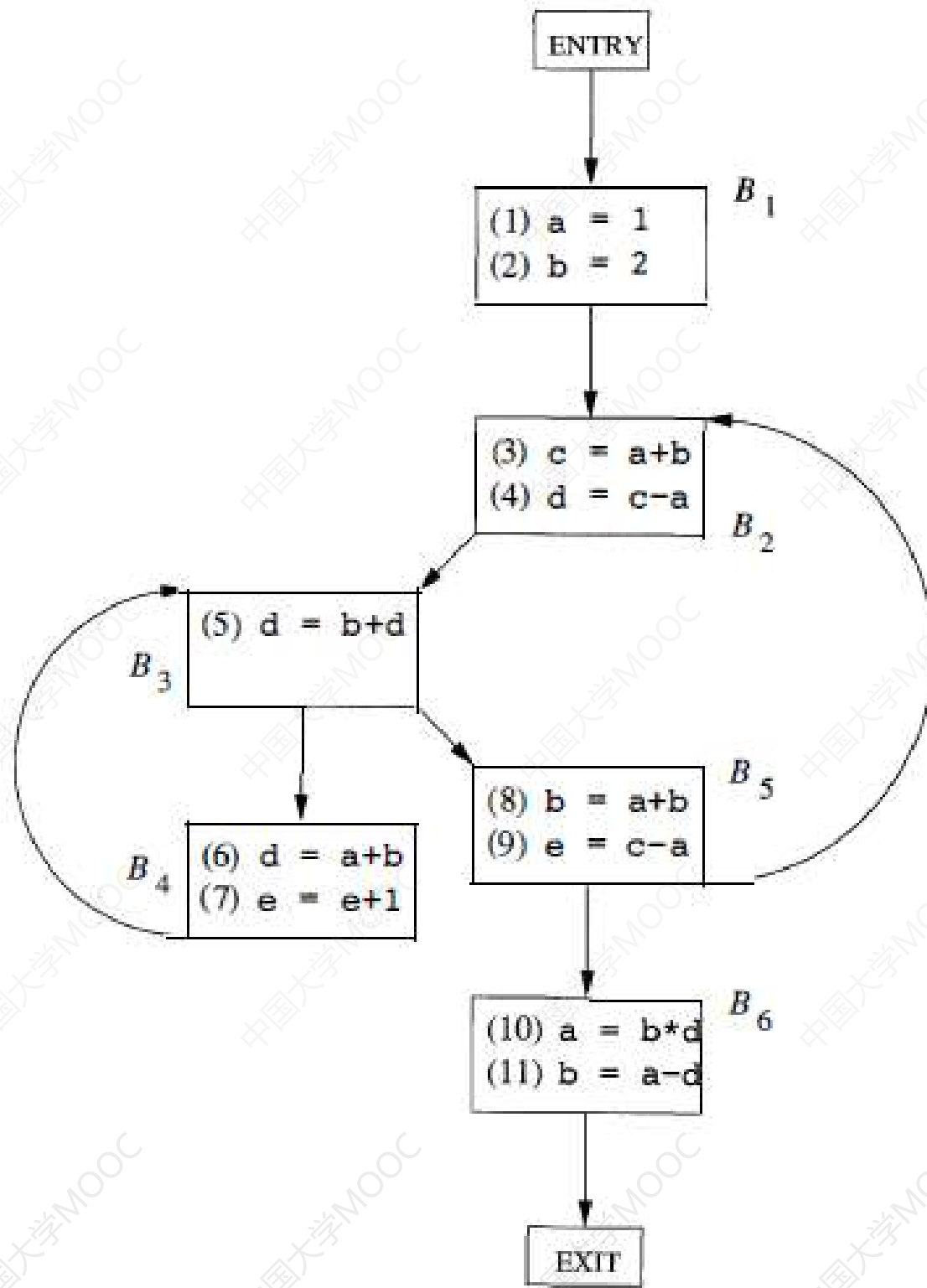


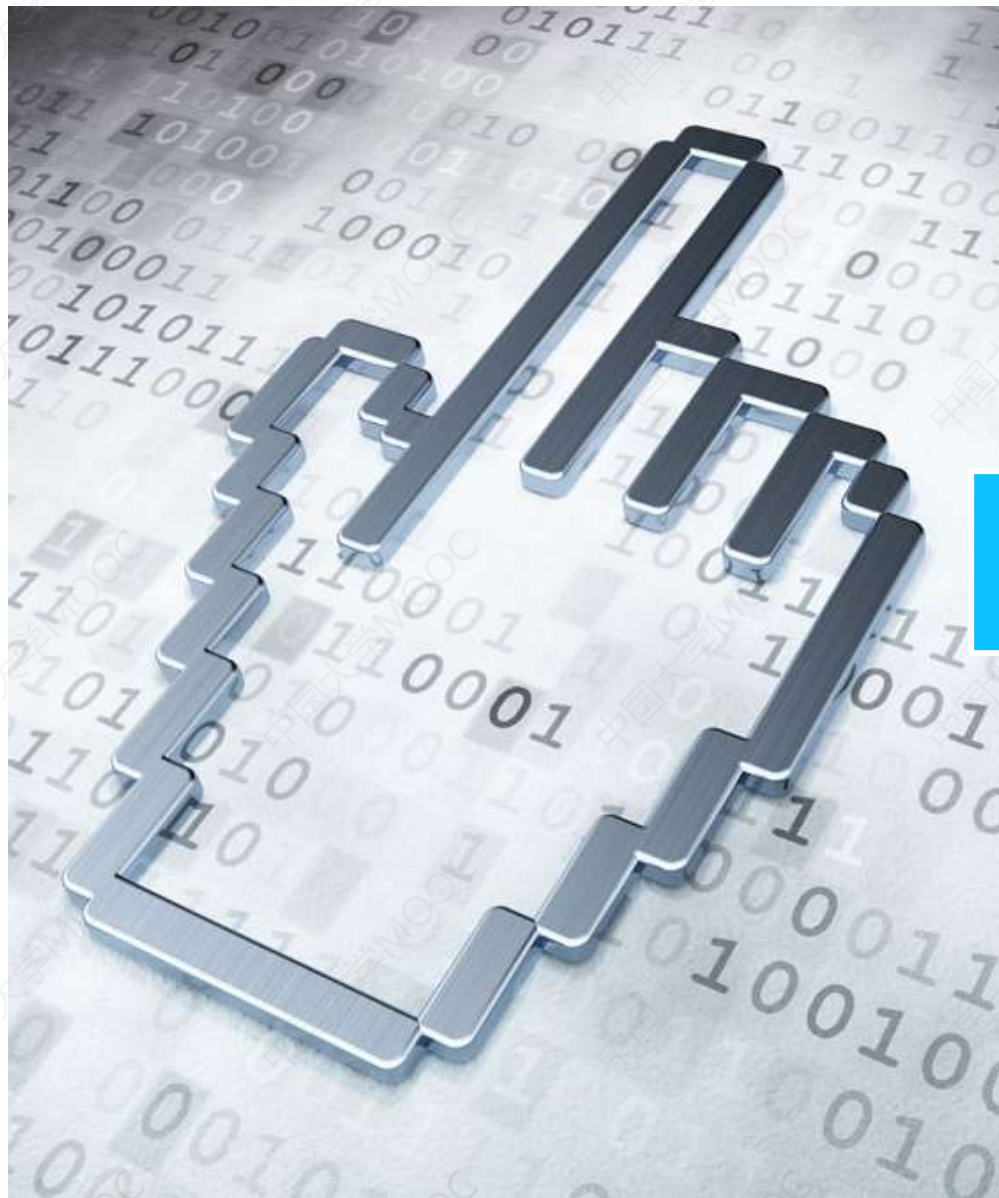
习题17.1

➤ 对下图中的流图，
计算下列值：

➤ (1) 每个基本块的
gen和kill集合。

➤ (2) 每个基本块的IN
和OUT集合。



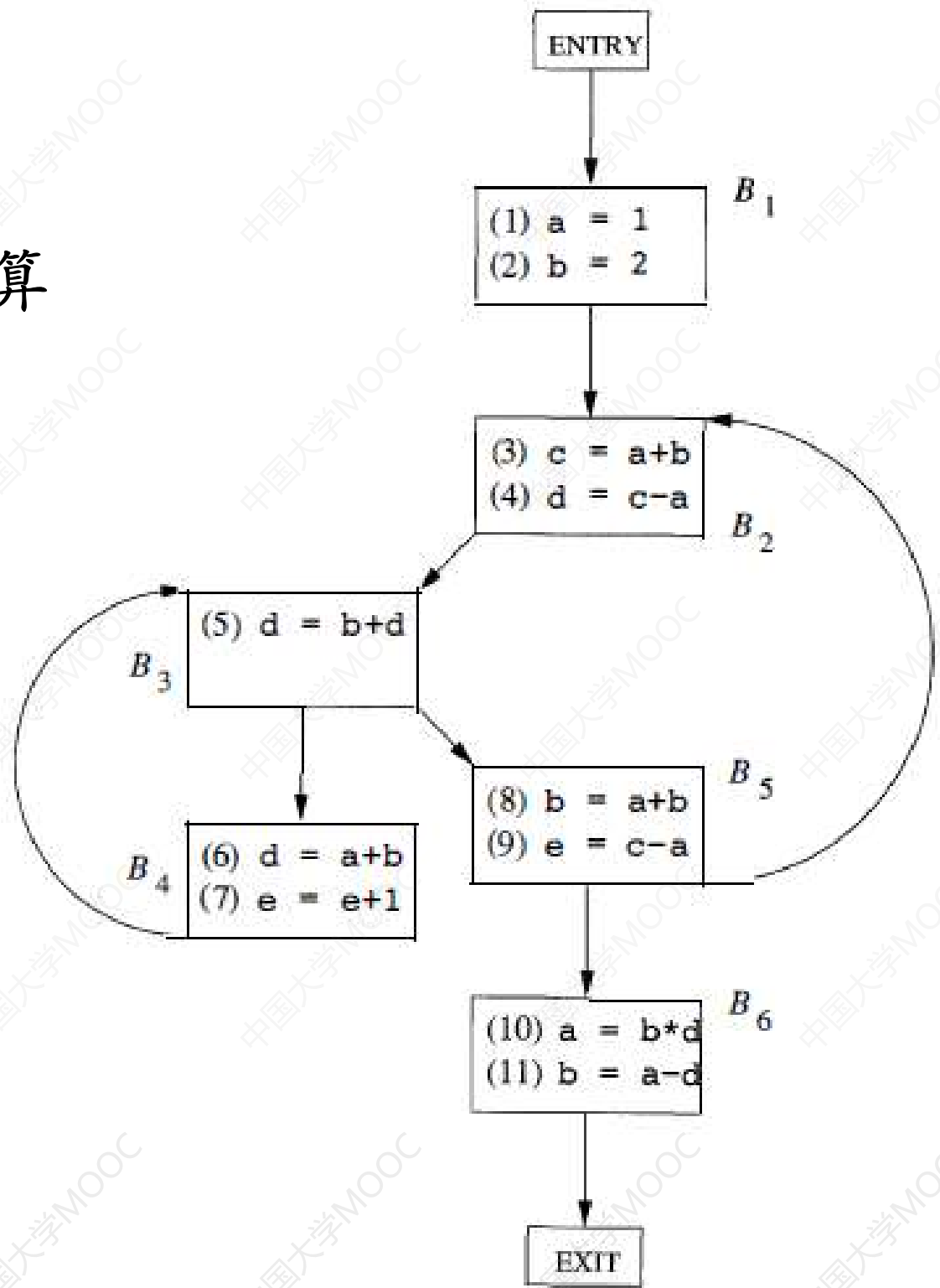


第18讲习题



习题18.1

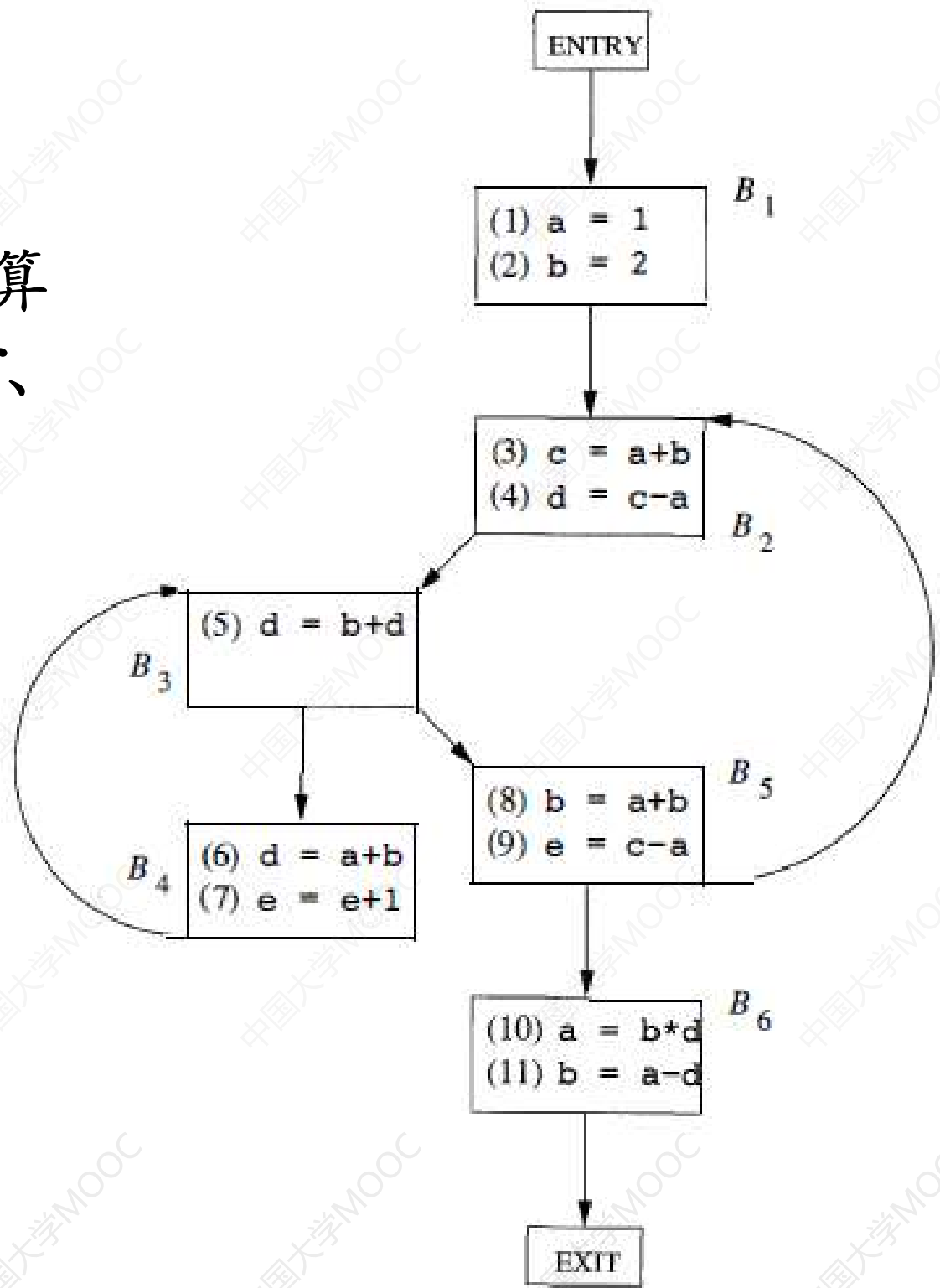
- 对下图中的流图，计算可用表达式问题中的 e_gen 、 e_kill 、IN 和 OUT 集合。





习题18.2

- 对下图中的流图，计算活跃变量分析中的def、use、IN和OUT集合。





习题18.3*

- 程序中的变量，若第一次引用前没有置初值的话，则称它为未初始化变量。请运用数据流分析技术，给出计算程序的未初始化变量集合的方法。



习题18.4 *

- 考虑一个类Pascal的语言，其中所有的变量都是整型（不需要显式声明），并且仅包含赋值语句、读语句、写语句、条件语句和循环语句。下面的产生式定义了该语言的语法（其中lit表示整型常量；OP的产生式没有给出，因为它和下面讨论的问题无关）

$Program \rightarrow Stmt$

$Stmt \rightarrow id := Exp$

$Stmt \rightarrow read(id)$

$Stmt \rightarrow write(Exp)$

$Stmt \rightarrow Stmt ; Stmt$

$Stmt \rightarrow if(Exp) then begin Stmt end$
 $else begin Stmt end$

$Stmt \rightarrow while(Exp) do begin Stmt end$

$Exp \rightarrow id$

$Exp \rightarrow lit$

$Exp \rightarrow Exp OP Exp$

定义*Stmt*的两个属性：*MayDef*表示它可能定值的变量集合，*MayUse*表示它可能引用的变量集合。

- (1) 写一个SDD或SDT，它计算*Stmt*的*MayDef*属性和*MayUse*属性
- (2) 基于*MayDef*和*MayUse*属性，说明*Stmt*₁; *Stmt*₂和*Stmt*₂; *Stmt*₁在什么情况下有同样的语义



习题18.5 *

- 考虑一个类Pascal的语言，其中所有的变量都是整型（不需要显式声明），并且仅包含赋值语句、读语句、写语句、条件语句和循环语句。下面的产生式定义了该语言的语法（其中lit表示整型常量；OP的产生式没有给出，因为它和下面讨论的问题无关）

$Program \rightarrow Stmt$

$Stmt \rightarrow id := Exp$

$Stmt \rightarrow read(id)$

$Stmt \rightarrow write(Exp)$

$Stmt \rightarrow Stmt ; Stmt$

$Stmt \rightarrow if(Exp) then begin Stmt end$
 $else begin Stmt end$

$Stmt \rightarrow while(Exp) do begin Stmt end$

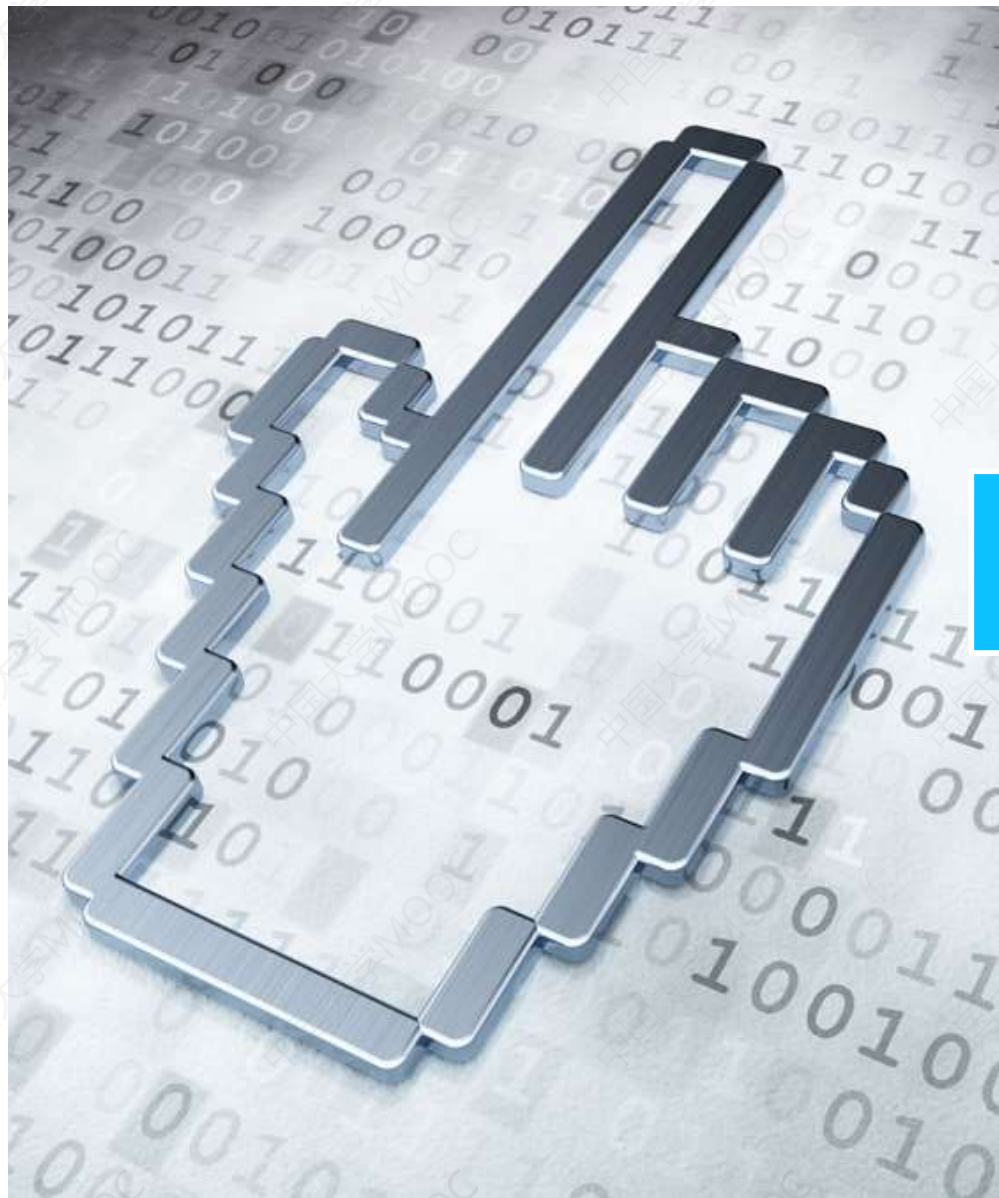
$Exp \rightarrow id$

$Exp \rightarrow lit$

$Exp \rightarrow Exp OP Exp$

定义*Stmt*的两个属性：*Def*表示*Stmt*中一定会定值且该定值前未引用的变量集合，*MayUse*表示*Stmt*中可能出现的引用前未定值的变量集合。

- (1) 写一个SDD或SDT，它计算*Stmt*的*Def*属性和*MayUse*属性
- (2) 基于上面的计算，程序可能未赋初值的变量集合从哪儿可以得到



第19讲习题



习题19.1

➤ 对于下图中的流图：

➤ (1) 找出流图中的循环。

➤ (2) B1中的语句 (1) 和 (2) 都是复制语句。其中a和b都被赋予了常量值。我们可以对a和b的哪些使用进行复制传播，并把对它们的使用替换为对一个常量的使用？在所有可能的地方进行这种替换。

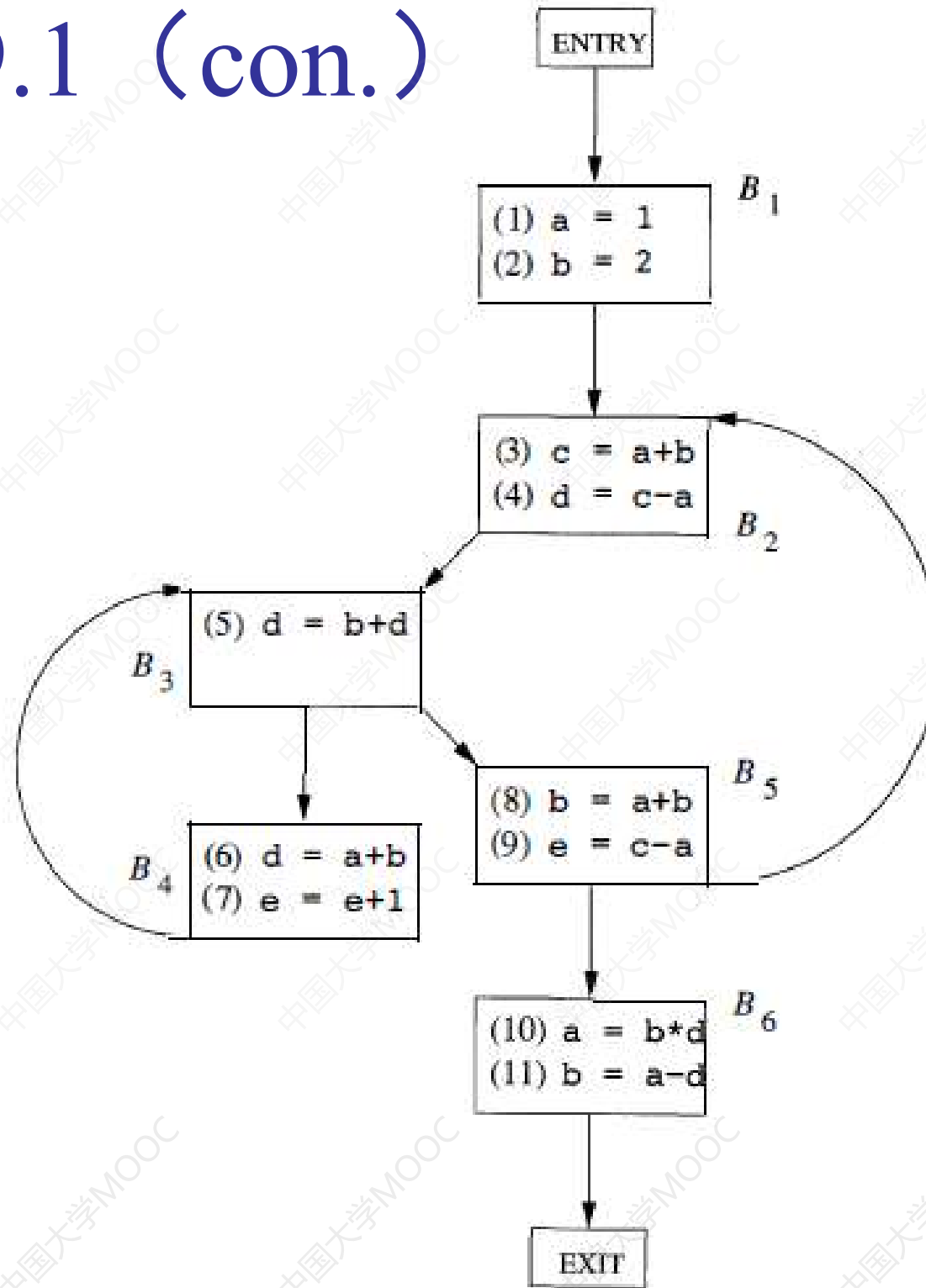
➤ (3) 对每个循环，找出所有的全局公因子表达式。

➤ (4) 寻找每个循环中的归纳变量。同时要考虑在 (2) 中引入的所有常量。

➤ (5) 寻找每个循环的全部循环不变计算。



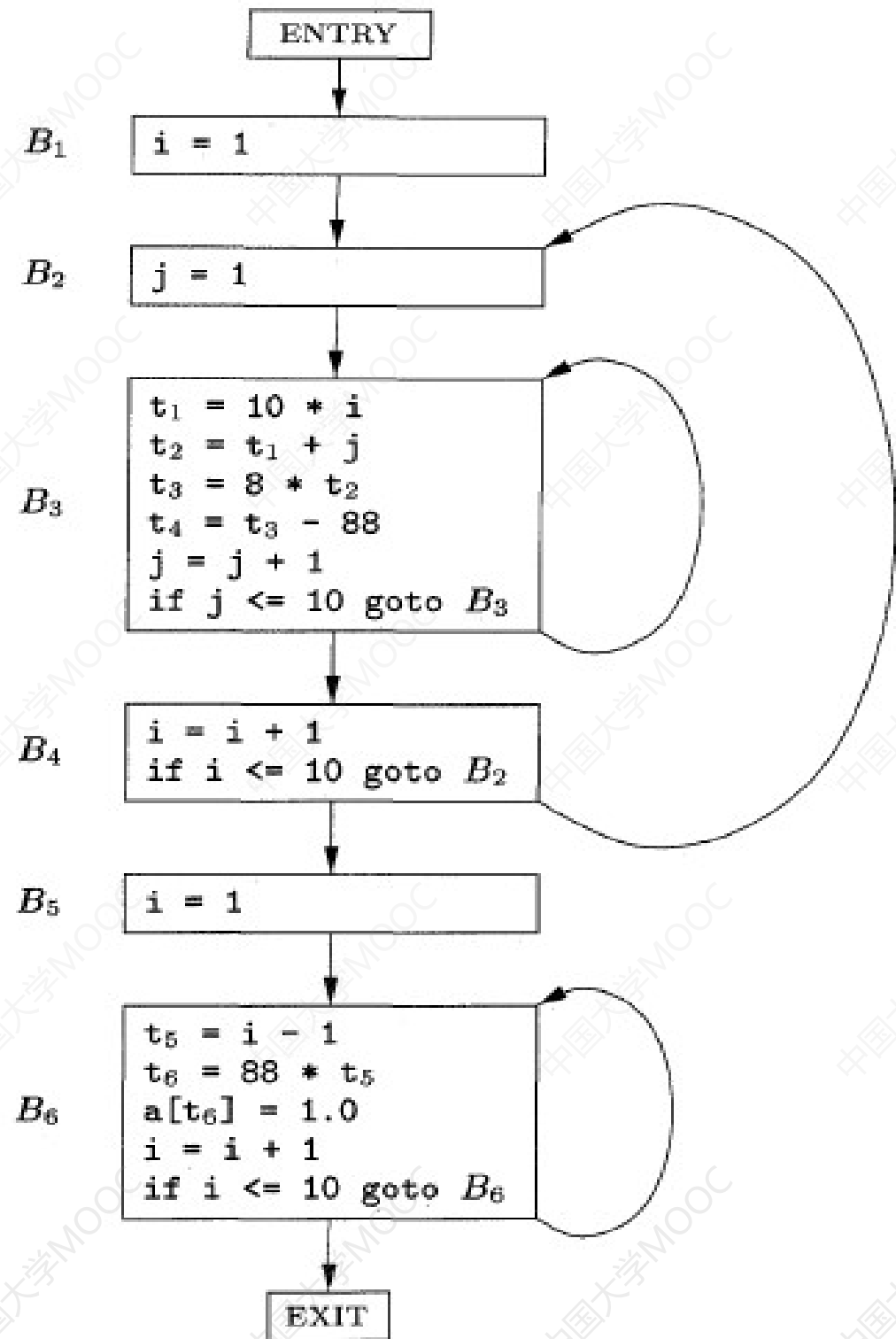
习题19.1 (con.)





习题19.2

➤ 对于下图中的流图进行代码优化。





习题19.3 *

➤对习题16.1中得到的流图进行代码优化。



习题19.4 *

➤对习题16.2中得到的流图进行代码优化。



习题19.5

- 下图是用来计算两个向量A和B的点积的中间代码。尽你所能，通过下列方法优化这个代码：消除公共子表达式，对归纳变量进行强度消减，消除归纳变量。

dp = 0

i = 0

L: t1 = i * 8

t2 = A[t1]

t3 = i * 8

t4 = B[t3]

t5 = t2 * t4

dp = dp + t5

i = i + 1

if i < n goto L



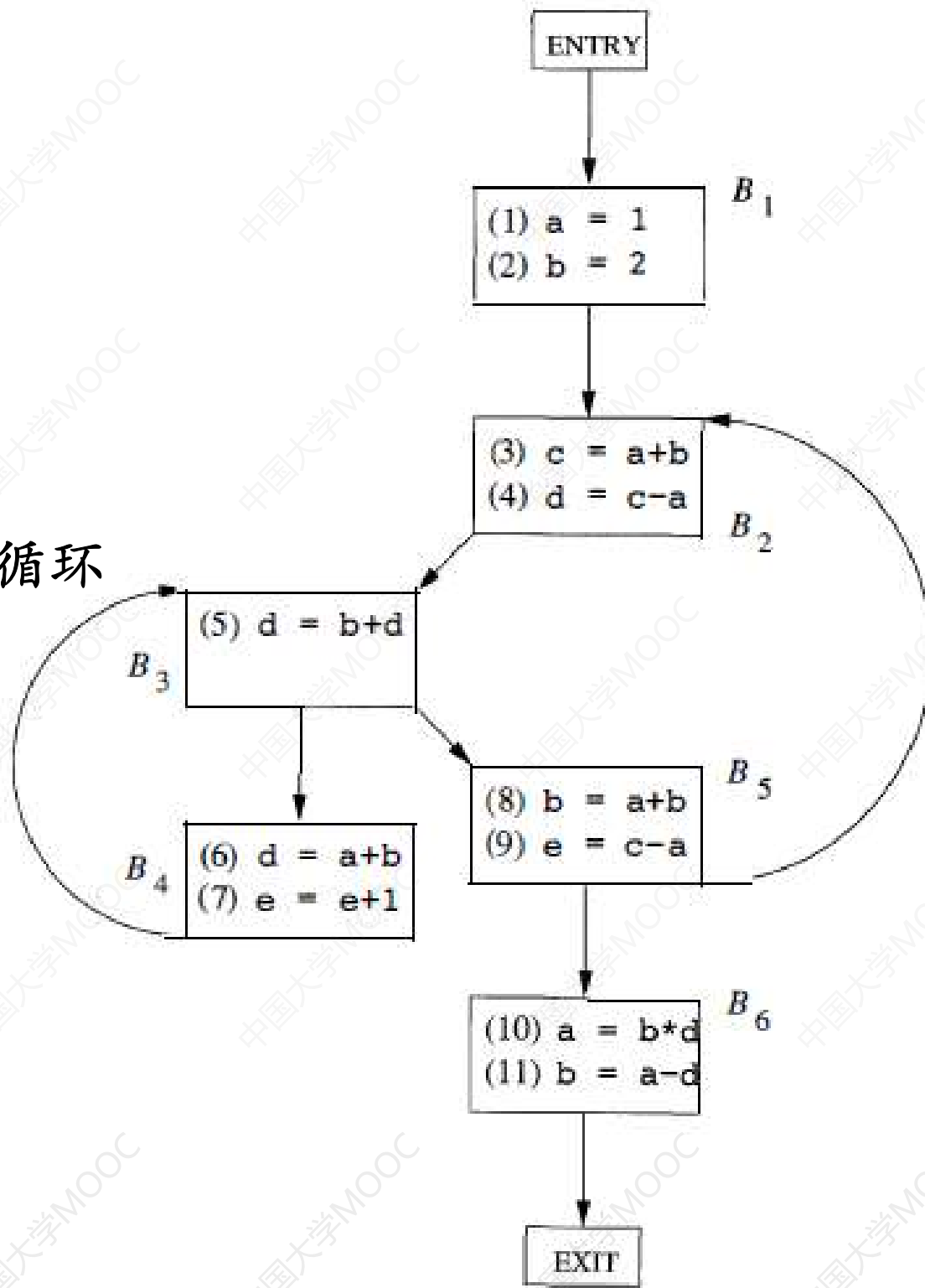
习题19.6

➤ 对下图中的流图：

➤ (1) 计算支配关系

➤ (2) 构造支配节点树

➤ (3) 找出这个流图的自然循环





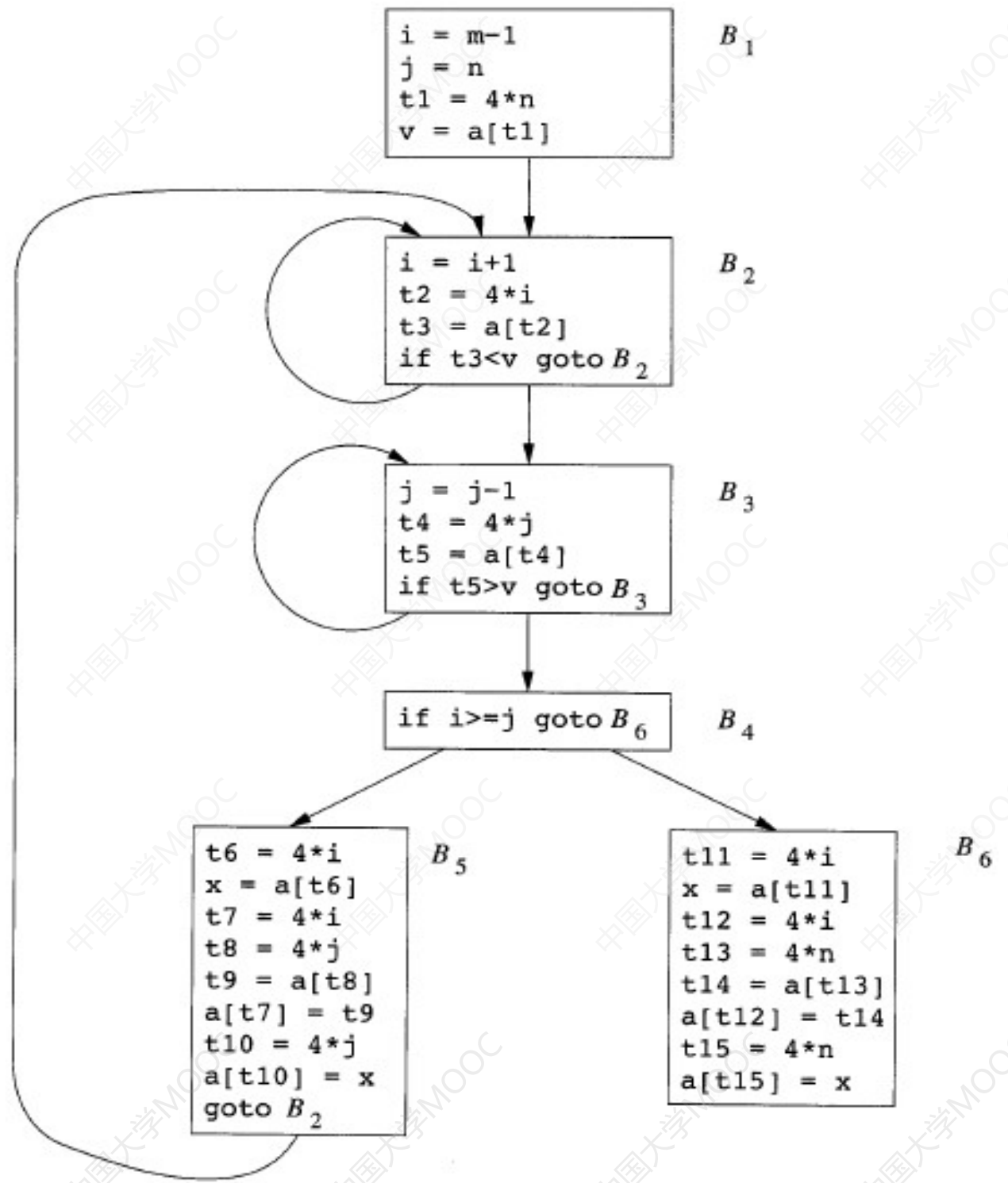
习题19.7

➤ 对下图中的流图：

➤ (1) 计算支配关系

➤ (2) 构造支配节点树

➤ (3) 找出这个流图的自然循环





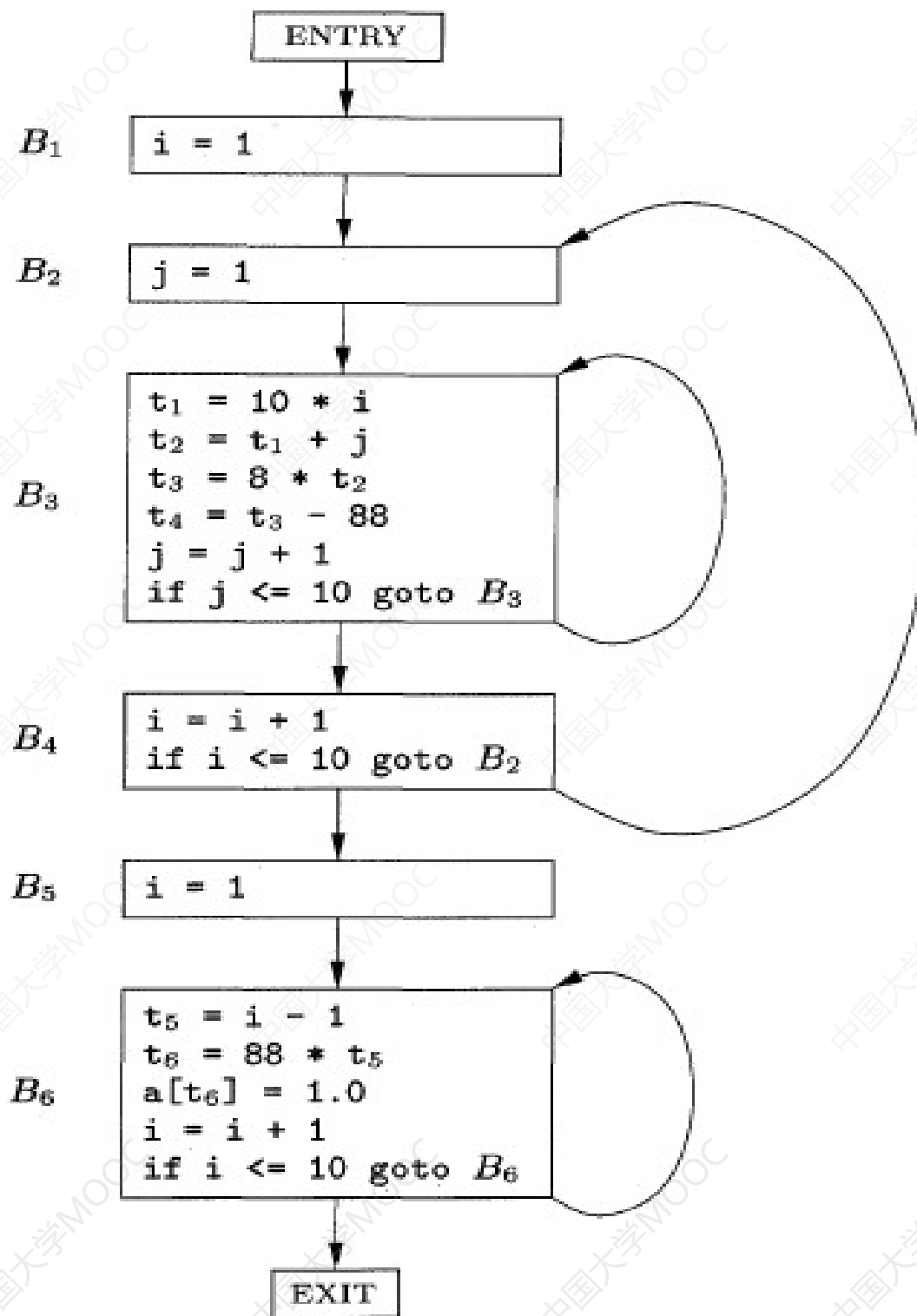
习题19.8

➤ 对下图中的流图：

➤ (1) 计算支配关系

➤ (2) 构造支配节点树

➤ (3) 找出这个流图的自然循环





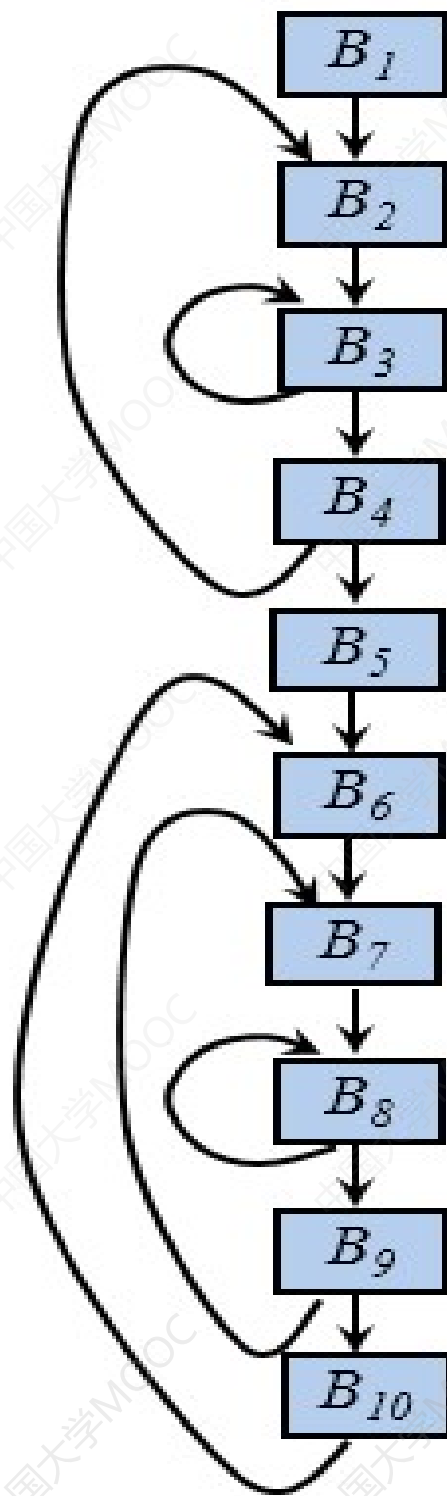
习题19.9

➤ 对下图中的流图：

➤ (1) 计算支配关系

➤ (2) 构造支配节点树

➤ (3) 找出这个流图的自然循环





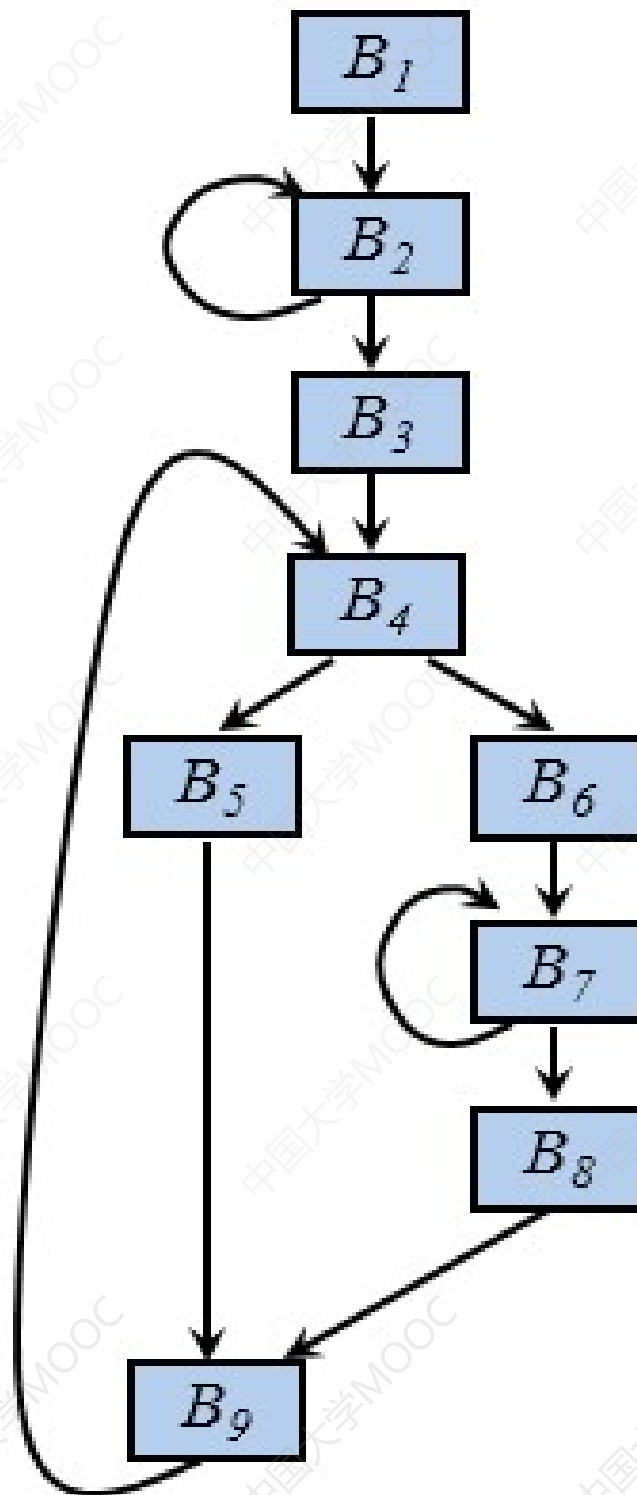
习题19.10

➤ 对下图中的流图：

➤ (1) 计算支配关系

➤ (2) 构造支配节点树

➤ (3) 找出这个流图的自然循环



结束

哈尔滨工业大学 陈鄞

