

语法分析程序设计与实现

实验内容及要求

编写语法分析程序，实现对算术表达式的语法分析。要求所分析算数表达式由如下的文法产生：

```
E→E+T | E-T | T
T→T*F | T/F | F
F→(E) | num
```

在对输入的算术表达式进行分析的过程中，依次输出所采用的产生式。

实现方法

- 编写LL(1)语法分析程序，要求如下
 - 编程实现算法4.2，为给定文法自动构造预测分析表
 - 编程实现算法4.1，构造LL(1)预测分析程序
- 编写语法分析程序实现自底向上的分析，要求如下
 - 构造识别该文法所有活前缀的DFA
 - 构造该文法的LR分析表
 - 编程实现算法4.3，构造LR分析程序

程序设计说明

文法预处理

从原始文法到进行分析的过程还需要进行一些预先处理,这一过程由手工计算完成,程序的输入是处理后的文法。

消除左递归后得到下列文法(省略了箭头)作为LL(1)分析程序的输入,其中 # 表示epsilon, num 改用 n 表示。

```
E TG
G +TG -TG #
T FU
U *FU /FU #
F (E) n
```

LR分析表

对于自底向上的分析,构造识别该文法的所有活前缀的DFA和该文法的LR分析表的过程同样由手工计算完成,程序仅包含LR分析过程的实现。

手工计算后得到如下分析表作为LR分析程序的输入。

```
) - n / + ( * $ E T F
I0 0 0 S5 0 0 S4 0 0 1 2 3
I1 0 S7 0 0 S6 0 0 ACC 0 0 0
```

```

I2 0 R3 0 S9 R3 0 S8 R3 0 0 0
I3 0 R6 0 R6 R6 0 R6 R6 0 0 0
I4 0 0 S14 0 0 S13 0 0 10 11 12
I5 0 R8 0 R8 R8 0 R8 R8 0 0 0
I6 0 0 S5 0 0 S4 0 0 0 15 3
I7 0 0 S5 0 0 S4 0 0 0 16 3
I8 0 0 S5 0 0 S4 0 0 0 0 17
I9 0 0 S5 0 0 S4 0 0 0 0 18
I10 S19 S21 0 0 S20 0 0 0 0 0 0
I11 R3 R3 0 S23 R3 0 S22 0 0 0 0
I12 R6 R6 0 R6 R6 0 R6 0 0 0 0
I13 0 0 S14 0 0 S13 0 0 24 11 12
I14 R8 R8 0 R8 R8 0 R8 0 0 0 0
I15 0 R1 0 S9 R1 0 S8 R1 0 0 0
I16 0 R2 0 S9 R2 0 S8 R2 0 0 0
I17 0 R4 0 R4 R4 0 R4 R4 0 0 0
I18 0 R5 0 R5 R5 0 R5 R5 0 0 0
I19 0 R7 0 R7 R7 0 R7 R7 0 0 0
I20 0 0 S14 0 0 S13 0 0 0 25 12
I21 0 0 S14 0 0 S13 0 0 0 26 12
I22 0 0 S14 0 0 S13 0 0 0 0 27
I23 0 0 S14 0 0 S13 0 0 0 0 28
I24 S29 S21 0 0 S20 0 0 0 0 0 0
I25 R1 R1 0 S23 R1 0 S22 0 0 0 0
I26 R2 R2 0 S23 R2 0 S22 0 0 0 0
I27 R4 R4 0 R4 R4 0 R4 0 0 0 0
I28 R5 R5 0 R5 R5 0 R5 0 0 0 0
I29 R7 R7 0 R7 R7 0 R7 0 0 0 0

```

使用Golang作为实现语言,包括三个package:

- **util** 定义文法的格式,提供相关的基本函数以及FIRST和FOLLOW集合的计算方法
- **ll1** 提供LL(1)语法的预测分析表构造和预测分析程序
- **lr** 提供LR分析程序

util/types.go

- Grammar-表示文法的数据结构

```

type Grammar struct {
    N mapset.Set[rune]
    T mapset.Set[rune]
    P map[rune][]string
    S rune
}

```

- func NewGrammar-从文件中读取文法并返回一个Grammar对象的指针

- func NewProducers-从文件中读取产生式序列作为LR分析程序的输入

util/first.go

- first-表示FIRST集合的数据结构

```
var first map[rune]mapset.Set[rune]
```

- func First(a)-返回FIRST(a)

util/follow.go

- func Follow(a)-返回FOLLOW(a)

ll1/predTable.go

- table-预测分析表

```
var table map[pos]mapset.Set[string]
```

- pos-表示预测分析表中的一个位置

```
var table map[pos]mapset.Set[string]
```

- func calculateTable(g)-使用算法4.2计算文法g的预测分析表,存储到table中
- func GetTable(g)-返回文法g的预测分析表,供LL(1)预测分析程序使用

ll1/analysis.go

- tb,buf,ptr,st-分别为预测分析表,输入缓冲区,缓冲区指针,分析栈
- func Analysis(g,s)-使用算法4.1在文法g上分析输入符号串s

lr/actionTable.go

从文件中读取预先计算好的LR分析表.

lr/analysis.go

- act,buf,ptr,statStack,symbolStack-分别为LR分析表,输入缓冲区,缓冲区指针,状态栈和符号栈
- func Analysis(ps,s)-实现算法4.3,基于产生式序列ps和分析表act对符号串s进行分析

测试

使用下面的驱动程序进行测试:

```
package main

import (
    "bufio"
    "fmt"
    "os"
```

```

"synt/ll1"
"synt/lr"
"synt/util"
)

func task2() {
    g := util.NewGrammar("in1.dat")
    g.ShowNTPS()
    g.ShowFirst()
    g.ShowFollow()
    ll1.ShowTable(g)

    fmt.Println("string to analysis:")
    scan := bufio.NewScanner(os.Stdin)
    scan.Scan()
    ll1.Analysis(g, scan.Text())
}

func task3() {
    g := util.NewGrammar("in0.dat")
    ps := util.NewProducers("in0.dat")
    lr.InitAction("action.dat")
    lr.ShowAction(g)

    fmt.Println("string to analysis:")
    scan := bufio.NewScanner(os.Stdin)
    scan.Scan()
    lr.Analysis(ps, scan.Text())
}

func main() {
    task2()
    task3()
}

```

1. LL(1)语法分析程序-task2()

- 输入

```

E TG
G +TG -TG #
T FU
U *FU /FU #
F (E) n

```

- 运行结果

第一组:分析 `1+3/2-(0*9)-123/9`

reading grammar from in1.dat

N: U F E G T
T: / () n + - # *
P: U -> *FU /FU #
F -> (E) n
E -> TG
G -> +TG -TG #
T -> FU

S: E

First(T omitted):

T: (n
F: (n
E: (n
G: + - #
U: * / #

Follow:

E: \$)
G:) \$
T: \$) + -
U:) \$ + -
F: * / + - \$)

Table:

| | * | / | (|) | n | + | - | # | \$ |
|---|--------|--------|--------|------|-------|--------|--------|------|------|
| E | err | err | E->TG | err | E->TG | err | err | err | err |
| G | err | err | err | G-># | err | G->+TG | G->-TG | G-># | G-># |
| T | err | err | T->FU | err | T->FU | err | err | err | err |
| U | U->*FU | U->/FU | err | U-># | err | U-># | U-># | U-># | U-># |
| F | err | err | F->(E) | err | F->n | err | err | err | err |

string to analysis:

1+3/2-(0*9)-123/9

Stack Buffer Producer

```
-----
$E      1+3/2-(0*9)-123/9$      E->TG
$GT     1+3/2-(0*9)-123/9$      T->FU
$GUF    1+3/2-(0*9)-123/9$      F->n
$GUn    1+3/2-(0*9)-123/9$
$GU     +3/2-(0*9)-123/9$      U->#
$G      +3/2-(0*9)-123/9$      G->+TG
$GT+    +3/2-(0*9)-123/9$
$GT     3/2-(0*9)-123/9$      T->FU
$GUF    3/2-(0*9)-123/9$      F->n
$GUn    3/2-(0*9)-123/9$
$GU     /2-(0*9)-123/9$      U->/FU
$GUF/   /2-(0*9)-123/9$
$GUF    2-(0*9)-123/9$      F->n
$GUn    2-(0*9)-123/9$
$GU     -(0*9)-123/9$      U->#
$G      -(0*9)-123/9$      G->-TG
```

```

$GT-      -(0*9)-123/9$
$GT   (0*9)-123/9$      T->FU
$GUF   (0*9)-123/9$      F->(E)
$GU)E(    (0*9)-123/9$
$GU)E   0*9)-123/9$      E->TG
$GU)GT   0*9)-123/9$      T->FU
$GU)GUF  0*9)-123/9$      F->n
$GU)GUn  0*9)-123/9$
$GU)GU   *9)-123/9$      U->*FU
$GU)GUF*  *9)-123/9$
$GU)GUF  9)-123/9$      F->n
$GU)GUn  9)-123/9$
$GU)GU   )-123/9$      U->#
$GU)G    )-123/9$      G->#
$GU)     )-123/9$
$GU   -123/9$      U->#
$G    -123/9$      G->-TG
$GT-   -123/9$
$GT   123/9$      T->FU
$GUF   123/9$      F->n
$GUn   123/9$
$GU   /9$      U->/FU
$GUF/   /9$
$GUF   9$      F->n
$GUn   9$
$GU   $      U->#
$G    $      G->#
$      $
Accepted

```

输入符号串被该文法接受.

第二组:分析 1/2-0)

...

string to analysis:

1/2-0)

| Stack | Buffer | Producer |
|-------|--------|----------|
|-------|--------|----------|

| | | |
|--------|----------|--------|
| \$E | 1/2-0)\$ | E->TG |
| \$GT | 1/2-0)\$ | T->FU |
| \$GUF | 1/2-0)\$ | F->n |
| \$GUn | 1/2-0)\$ | |
| \$GU | /2-0)\$ | U->/FU |
| \$GUF/ | /2-0)\$ | |
| \$GUF | 2-0)\$ | F->n |
| \$GUn | 2-0)\$ | |

```

$GU    -0)$    U->#
$G      -0)$    G->-TG
$GT-    -0)$
$GT     0)$    T->FU
$GUF     0)$    F->n
$GUn     0)$
$GU      )$    U->#
$G       )$    G->#
$        )$    Unaccepted

```

输入符号串不能被该文法接受.

2. 自底向上分析程序-task3()

- 输入

产生式序列:

```

E E+T
E E-T
E T
T T*F
T T/F
T F
F (E)
F n

```

和LR分析表.

- 运行结果

第一组:分析 (9-21)/9+(1*1)

```

reading grammar from in0.dat
reading producers from in0.dat
reading action table from in.dat ...
+ - * / ( ) n $ E T F
I0  0 0 0 0 S4  0 S5  0 1 2 3
I1  S6  S7  0 0 0 0 0 ACC 0 0 0
I2  R3  R3  S8  S9  0 0 0 R3  0 0 0
I3  R6  R6  R6  R6  0 0 0 R6  0 0 0
I4  0 0 0 0 S13 0 S14 0 10 11 12
I5  R8  R8  R8  R8  0 0 0 R8  0 0 0
I6  0 0 0 0 S4  0 S5  0 0 15 3
I7  0 0 0 0 S4  0 S5  0 0 16 3
I8  0 0 0 0 S4  0 S5  0 0 0 17
I9  0 0 0 0 S4  0 S5  0 0 0 18
I10 S20 S21 0 0 0 S19 0 0 0 0 0
I11 R3  R3  S22 S23 0 R3  0 0 0 0 0

```

```

I12 R6  R6  R6  R6  0 R6  0 0 0 0 0
I13 0 0 0 0 S13 0 S14 0 24 11 12
I14 R8  R8  R8  R8  0 R8  0 0 0 0 0
I15 R1  R1  S8  S9  0 0 0 R1  0 0 0
I16 R2  R2  S8  S9  0 0 0 R2  0 0 0
I17 R4  R4  R4  R4  0 0 0 R4  0 0 0
I18 R5  R5  R5  R5  0 0 0 R5  0 0 0
I19 R7  R7  R7  R7  0 0 0 R7  0 0 0
I20 0 0 0 0 S13 0 S14 0 0 25 12
I21 0 0 0 0 S13 0 S14 0 0 26 12
I22 0 0 0 0 S13 0 S14 0 0 0 27
I23 0 0 0 0 S13 0 S14 0 0 0 28
I24 S20 S21 0 0 0 S29 0 0 0 0 0
I25 R1  R1  S22 S23 0 R1  0 0 0 0 0
I26 R2  R2  S22 S23 0 R2  0 0 0 0 0
I27 R4  R4  R4  R4  0 R4  0 0 0 0 0
I28 R5  R5  R5  R5  0 R5  0 0 0 0 0
I29 R7  R7  R7  R7  0 R7  0 0 0 0 0

```

string to analysis:

(9-21)/9+(1*1)

| Stack | Buffer | Action |
|-------|--------|--------|
|-------|--------|--------|

| | | |
|-------------------|------------------|-----------------|
| I0 | (9-21)/9+(1*1)\$ | Shift 4 |
| (| | |
| I0 I4 | 9-21)/9+(1*1)\$ | Shift 14 |
| (n | | |
| I0 I4 I14 | -21)/9+(1*1)\$ | reduce by F n |
| (F | | |
| I0 I4 I12 | -21)/9+(1*1)\$ | reduce by T F |
| (T | | |
| I0 I4 I11 | -21)/9+(1*1)\$ | reduce by E T |
| (E | | |
| I0 I4 I10 | -21)/9+(1*1)\$ | Shift 21 |
| (E- | | |
| I0 I4 I10 I21 | 21)/9+(1*1)\$ | Shift 14 |
| (E-n | | |
| I0 I4 I10 I21 I14 |)/9+(1*1)\$ | reduce by F n |
| (E-F | | |
| I0 I4 I10 I21 I12 |)/9+(1*1)\$ | reduce by T F |
| (E-T | | |
| I0 I4 I10 I21 I26 |)/9+(1*1)\$ | reduce by E E-T |
| (E | | |
| I0 I4 I10 |)/9+(1*1)\$ | Shift 19 |
| (E) | | |
| I0 I4 I10 I19 | /9+(1*1)\$ | reduce by F (E) |
| F | | |
| I0 I3 | /9+(1*1)\$ | reduce by T F |
| T | | |


```

I0 I2      /9+(1*1)$      Shift 9
T/
I0 I2 I9      9+(1*1)$      Shift 5
T/n
I0 I2 I9 I5      +(1*1)$      reduce by F n
T/F
I0 I2 I9 I18      +(1*1)$      reduce by T T/F
T
I0 I2      +(1*1)$      reduce by E T
E
I0 I1      +(1*1)$      Shift 6
E+
I0 I1 I6      (1*1)$      Shift 4
E+(
I0 I1 I6 I4      1*1)$      Shift 14
E+(n
I0 I1 I6 I4 I14      *1)$      reduce by F n
E+(F
I0 I1 I6 I4 I12      *1)$      reduce by T F
E+(T
I0 I1 I6 I4 I11      *1)$      Shift 22
E+(T*
I0 I1 I6 I4 I11 I22      1)$      Shift 14
E+(T*n
I0 I1 I6 I4 I11 I22 I14      )$      reduce by F n
E+(T*F
I0 I1 I6 I4 I11 I22 I27      )$      reduce by T T*F
E+(T
I0 I1 I6 I4 I11      )$      reduce by E T
E+(E
I0 I1 I6 I4 I10      )$      Shift 19
E+(E)
I0 I1 I6 I4 I10 I19      $      reduce by F (E)
E+F
I0 I1 I6 I3      $      reduce by T F
E+T
I0 I1 I6 I15      $      reduce by E E+T
E
I0 I1      $      Accepted

```

输入符号串被该文法接受.

第二组:分析 (9-21)//9+(1*1)

...

```

string to analysis:
(9-21)//9+(1*1)

```

| Stack | Buffer | Action |
|-------------------|-------------------|-----------------|
| ----- | | |
| I0 | (9-21)//9+(1*1)\$ | Shift 4 |
| (| | |
| I0 I4 | 9-21)//9+(1*1)\$ | Shift 14 |
| (n | | |
| I0 I4 I14 | -21)//9+(1*1)\$ | reduce by F n |
| (F | | |
| I0 I4 I12 | -21)//9+(1*1)\$ | reduce by T F |
| (T | | |
| I0 I4 I11 | -21)//9+(1*1)\$ | reduce by E T |
| (E | | |
| I0 I4 I10 | -21)//9+(1*1)\$ | Shift 21 |
| (E- | | |
| I0 I4 I10 I21 | 21)//9+(1*1)\$ | Shift 14 |
| (E-n | | |
| I0 I4 I10 I21 I14 |)//9+(1*1)\$ | reduce by F n |
| (E-F | | |
| I0 I4 I10 I21 I12 |)//9+(1*1)\$ | reduce by T F |
| (E-T | | |
| I0 I4 I10 I21 I26 |)//9+(1*1)\$ | reduce by E E-T |
| (E | | |
| I0 I4 I10 |)//9+(1*1)\$ | Shift 19 |
| (E) | | |
| I0 I4 I10 I19 | //9+(1*1)\$ | reduce by F (E) |
| F | | |
| I0 I3 | //9+(1*1)\$ | reduce by T F |
| T | | |
| I0 I2 | //9+(1*1)\$ | Shift 9 |
| T/ | | |
| I0 I2 I9 | /9+(1*1)\$ | error |

输入符号串不能被该文法接受.

除了上面的测试之外,对其他多种输入串也进行了测试,结果符合对算术表达式进行分析的预期.