Homework 3

(1)以下是C语言数组变量声明初始化的示例:

```
int f [] [8] [5] = { {{1},{2}},{3,},4,{5,},{6,},{7},8, };
```

填写合适的数字,补全数组变量 f 声明 $[\]$ 处的空白!并给出初始化描述中数值1-8在数组 f 中的下标。

f为一个三维数组,空白处应填7或 \geq 7的常数,分别对应下标:

```
 \begin{aligned} 1 &= f[0][0][0] \quad 2 &= f[0][1][0] \quad 3 &= f[1][0][0] \quad 4 &= f[2][0][0] \\ 5 &= f[3][0][0] \quad 6 &= f[4][0][0] \quad 7 &= f[5][0][0] \quad 8 &= f[6][0][0] \end{aligned}
```

(2)参考 $[ANSI\ C\ 语法]$,给出(1)中关于数组 f 声明的分析树。

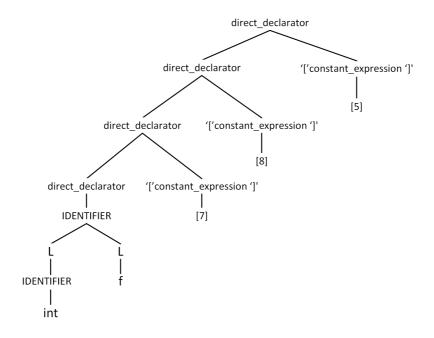
参考以下片段:

```
direct_declarator
   : IDENTIFIER
    | direct_declarator '[' constant_expression ']'
IDENTIFIER
                  [0-9]
       D
                [a-zA-z_]
       {L}({L}|{D})* { count(); return(check_type()); }
       "int"
                     { count(); return(INT); }
int check_type()
{
/*
* pseudo code --- this is what it should check
   if (yytext == type_name)
       return(TYPE_NAME);
   return(IDENTIFIER);
    return(IDENTIFIER);
}
```

可得如下推导:

```
\begin{array}{l} \operatorname{direct\_declarator} \to \operatorname{direct\_declarator} \text{`['constant\_expression']'} \\ \to \operatorname{direct\_declarator'} \text{['constant\_expression']'} \text{[5]} \\ \to \operatorname{direct\_declarator'} \text{['constant\_expression']'} \text{[8]} \text{[5]} \\ \to \operatorname{IDENTIFIER} \text{[7]} \text{[8]} \text{[5]} \\ \to \operatorname{LL} \text{[7]} \text{[8]} \text{[5]} \\ \to \operatorname{IDENTIFIER} \text{ f[7]} \text{[8]} \text{[5]} \\ \to \operatorname{int} \text{f[7]} \text{[8]} \text{[5]} \end{array}
```

分析树为:



(3)针对习题3.1文法,给出(a,((a,a)))的最右推导。

文法:

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

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

最右推导:

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

(4)习题3.2(a)。

$$S
ightarrow aSbS \mid bSaS \mid \epsilon$$

(a)为句子abab构造两个不同的最左推导,以此说明该文法是二义的

第一种最左推导:

$$S \rightarrow aSbS \rightarrow abSaSbS \rightarrow abaSbS \rightarrow ababS \rightarrow abab$$

第二种最左推导:

$$S \rightarrow aSbS \rightarrow abS \rightarrow abaSbS \rightarrow ababS \rightarrow abab$$

因此该文法是二义的