链队列出队

```
Status DeQueue (LinkQueue &Q,QElemType &e){
 if(Q.front==Q.rear) return ERROR;
 p=Q.front->next;
 e=p->data;
                                 Q. front
 Q.front->next=p->next;
                                 Q. rear
 if(Q.rear==p) Q.rear=Q.front;
 delete p;
 return OK;
```

3.6 案例分析与实现



案例3.1:数制的转换

【算法步骤】

- ① 初始化一个空栈S。
- ② 当十进制数N非零时,循环执行以下操作:
 - ●把N与8求余得到的八进制数压入栈S;
 - ●N更新为N与8的商。
- ③ 当栈S非空时,循环执行以下操作:
 - ●弹出栈顶元素e;
 - ●輸出e。

案例3.1:数制的转换

【算法描述】

```
void conversion(int N)
{//对于任意一个非负十进制数,打印输出与其等值的八进制数
  InitStack(S);//初始化空栈S
  while (N) //当N非零时,循环
    Push (S, N%8); //把N与8求余得到的八进制数压入栈S
                 //N更新为N与8的商
    N=N/8;
  while(!StackEmpty(S))//当栈S非空时,循环
                 //弹出栈顶元素e
    Pop(S,e);
                 //输出e
    cout<<e;
```

案例3.2: 括号的匹配

【算法步骤】

- ① 初始化一个空栈S。
- ② 设置一标记性变量flag,用来标记匹配结果以控制循环及返回结果,1表示正确匹配,0表示错误匹配,flag初值为1。
- ③ 扫描表达式,依次读入字符ch,如果表达式没有扫描完毕或flag非零,则循环执行以下操作:
 - ●若ch是左括号 "["或 "(",则将其压入栈;
 - ●若ch是右括号")",则根据当前栈顶元素的值分情况考虑:若栈非空且 栈顶元素是"(",则正确匹配,否则错误匹配,flag置为0;
 - ●若ch是右括号"]",则根据当前栈顶元素的值分情况考虑:若栈非空且 栈顶元素是"[",则正确匹配,否则错误匹配,flag置为0。
- ④ 退出循环后,如果栈空且flag值为1,则匹配成功,返回true,否则返回false。

案例3.3:表达式求值

算术四则运算规则

- (1) 先乘除,后加减
- (2) 从左算到右
- (3) 先括号内,后括号外

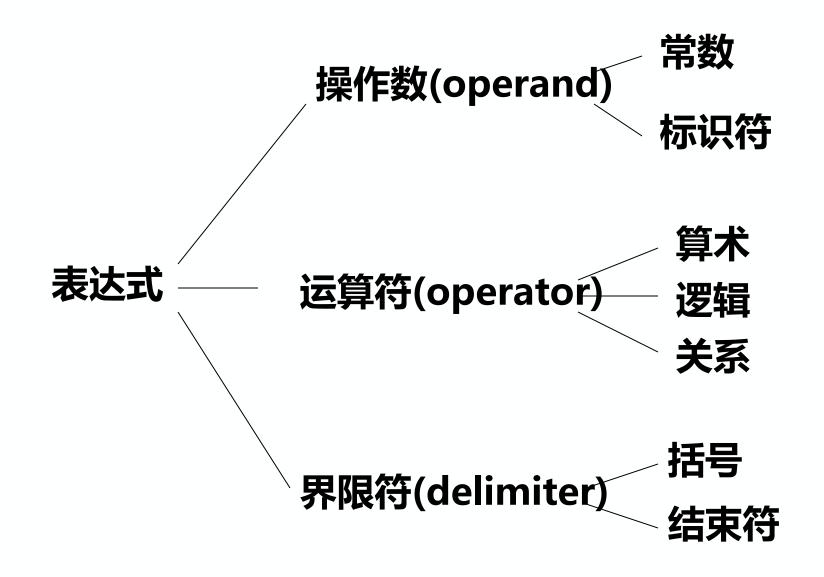


表3.1 算符间的优先关系

| θ_1 θ_2 | + | - | * | / | (|) | # | |
|-----------------------|---|---|---|---|---|---|---|--|
| + | > | > | < | < | < | > | > | |
| - | > | > | < | < | < | > | > | |
| * | > | > | > | > | < | > | > | |
| / | > | > | > | > | < | > | > | |
| (| < | < | < | < | < | = | X | |
|) | > | > | > | > | X | > | > | |
| # | < | < | < | < | < | X | = | |

【算法步骤】

设定两栈: OPND-----操作数或运算结果 OPTR-----运算符

- ① 初始化OPTR栈和OPND栈,将表达式起始符"#"压入OPTR栈。
- ② 扫描表达式,读入第一个字符ch,如果表达式没有扫描完毕至"#"或OPTR的栈顶元素不为"#"时,则循环执行以下操作:
 - 若ch不是运算符,则压入OPND栈,读入下一字符ch;
 - 若ch是运算符,则根据OPTR的栈顶元素和ch的优先级比较结果, 做不同的处理:
 - ▶ 若是小于,则ch压入OPTR栈,读入下一字符ch;
 - ➤ 若是大于,则弹出OPTR栈顶的运算符,从OPND栈弹出两个数,进行相应运算,结果压入OPND栈;
 - ➤ 若是等于,则OPTR的栈顶元素是 "("且ch是 ")",这时弹出OPTR栈顶的 "(",相当于括号匹配成功,然后读入下一字符ch。
 - ③ OPND栈顶元素即为表达式求值结果,返回此元素。

```
OperandType EvaluateExpression() {
 InitStack (OPTR); Push (OPTR, '#');
InitStack (OPND); ch = getchar( );
 while (ch!= '#' || GetTop(OPTR)! = '#') {
 if (! In(ch)){Push(OPND,ch); ch = getchar(); } // ch不是运算符则进栈
 else
  switch (Precede(GetTop(OPTR),ch)) { //比较优先权
   case '<': //当前字符ch压入OPTR栈, 读入下一字符ch
      Push(OPTR, ch); ch = getchar(); break;
   case '>': //弹出OPTR栈顶的运算符运算,并将运算结果入栈
      Pop(OPTR, theta);
      Pop(OPND, b); Pop(OPND, a);
      Push(OPND, Operate(a, theta, b)); break;
   case '=': //脱括号并接收下一字符
      Pop(OPTR,x); ch = getchar(); break;
   } // switch
} // while
return GetTop(OPND);} // EvaluateExpression
```

| OPTR | |
|---------|--|
| # | |
| # | |
| #,* | |
| #,*,(| |
| #,*,(| |
| #,*,(,- | |
| #,*,(,- | |
| #,*,(| |
| #,* | |
| # | |

INPUT 3*(7-2)# *(7-2)# (7-2)# 7-2)# -2)# 2)#)#)# #

OPERATE Push(opnd,'3') Push(optr,'*') Push(optr,'(') Push(opnd,'7') Push(optr,'-') Push(opnd,'2') **Operate**(7-2) Pop(optr) **Operate**(3*5) GetTop(opnd)