▶ 程式解說

- Infix to Postfix 中序式後序式轉 我們可以用兩種方法來達到此目標,一種是建立二元樹的方式,接著再用後序式走 訪,即可將算式轉換成後序式,但此方法相較於直接做運算來說,過於複雜,因此我 們會採用由Edsger W. Dijkstra所設計的「調度場演算法」。
 - 1. 由左至右走訪中序式
 - 2. 若遇到數字則直接輸出
 - 3. 當遇到"("、"["、"{", push進入Stack
 - 4. 若遇到")"、"]"、"}",則將Stack內的運算子pop出來,直到遇到"("、"["、"{"
 - 5. 遇到運算子時,將Stack中的運算子做輸出,直到¹·Stack最上面的運算子之優先 權小於現在所走訪到的運算子或是²·Stack已為空時,再將自己push進入
 - 6. 重複1.~5.的步驟,直到走訪完畢
 - 7. 最後將Stack內的運算子全部pop出來

Precedence
3
2
2
1
1

運算子優先權

左邊的表格可以算是最基本的優先權,數字越大,代表優先權越大,但因為這裡加入了括號, 因此要加以討論。

加入括號後,我們可以發現,當在Step.3時,括號的優先權要是最大的,擁有 最高的優先權,可以直接進入Stack,但Step.5時,要push進入Stack時,只與 堆疊內的運算子之優先權做比較。另一種說法也就是,若Stack最上方是括 號,那麼就可以直接壓在括號上面,而這時括號則是最低的優先權。

但,上述的內容發生矛盾,因此我們要分開討論。

● Precedence 優先級 - ISP and ICP

```
int ISP(char c){ // ISP -> In Stack Priority
    switch(c){
    case '^':
        return 3;
    case '*:
    case '/':
    return 2;
    case '+':
    case '-':
    return 1;
    case '(':
    case '[':
    case '[':
    case '{':
    case '{':
    return 0;
    }
}
```

```
int ICP(char c){ // ICP -> Incoming Priority
    switch(c){
    case '(':
        return 6;
    case '[':
        return 5;
    case '{':
        return 4;
    case '^:
    return 3;
    case '*:
    case '/:
    return 2;
    case '+':
    case '+':
    case '-':
    return 1;
}
```

經由上述的討論,我們發現會遇到兩種情況,一種是**已經在Stack裡**,而另一種是正 要進入Stack,因此我們可以這兩種優先權的分級。

- In Stack Priority (ISP): 當"("在裡面時,優先權最低,所有的運算子都可以push進Stack裡,壓在"("上面
- Incoming Priority (ICP): 當"("在外面時,優先權最高,可以push進堆疊 壓在任何運算子上面

● Character Checker - 字元判斷

```
bool isDigit(char c){
   if(c >= '0' && c <= '9')
        return true;
   else
        return false;

bool isOperator(char c){
   if(c == '+' || c == '-' || c == '*' || c == '/' || c == '^')
        return true;
else
   return false;

   return false;

bool isParentheses(char c){
   if(c == '(' || c == '[' || c == '{' || c == '}' || c == '}')
   return true;
else
   return false;

return false;

return false;

return false;

</pre>
```

- ●bool isDigit(char c) => 確認此字元是不是數字
- ●bool isOperator(char c) => 確認此字元是不是運算子
- ●bool isParentheses(char c) => 確認此字元是不是括號
- Brackets Checker 括號判斷

```
bool checkBrackets(){
    if(ValidParentheses.size() > 1){ // check if there are more than one brackets
        char up = ValidParentheses.top(); ValidParentheses.pop();
    char dn = ValidParentheses.top(); ValidParentheses.pop();
    if((up - '0') > (dn - '0')){ // check if the up bracket is bigger than the down bracket
        return false;
    }
    else{
        ValidParentheses.push(dn);
        ValidParentheses.push(up);
}

return true;
}
```

- 判斷該中序式是不是符合大括號包中括號包小括號
- up是對上面的括號,而dn是第二個,因此若up的ascii-code大於dn的ascii-code也就發生了較小括號包住了較大的括號,因此為錯誤,return false,若沒有發生則目前是合法的,因此再放入stack裡

● 基本運作及變數介紹

```
int main(){
        string str;
        while(getline(cin, str)){
             stack <char> s;
            string ans = ""; // postfix
            string clear_str = ""; // infix
8
            int val = 0;
10
            bool isValid = true;
11
12
            int num_cnt = 0; // numbers of digits
13
            int op_cnt = 0; // numbers of operators
14
15
16
            for(int i=0; i<str.length(); i++){</pre>
17
                 // scan the string...
18
             }
19
20
            // ...
21
22
    }
```

先做基本輸入,而我們這裡使用getline(),讓他可以接收包含空白字串

- stack <char> s => 存入運算子的堆疊
- string str => 輸入的中序式字串
- string clear_str => 篩選掉一些不需要的字元後,所存入的中序式字串
- int val => 如果是數字的話,將值暫時存入這裡
- bool isValid => 確認這個中序式是不是合法的
- int num_cnt => 紀錄有幾個數字
- int op_cnt => 紀錄有幾個運算子

● 篩選字元

我們將除了數字、運算子、括號等之外的字元做過濾,若不是數字先丟入 clear_str, 而若為數字則處理完後再放入clear_str裡面

由於題目設定為"字串中夾帶有+-*/^0123456789()[]{}以外的符號直接輸出 ERROR",因此這裡已做更改

● 讀取數字

```
while(getline(cin, str)){
    // ...

if(isDigit(str[i])){ // if str[i] is a digit
    val += (str[i] - '0');

int index = i+1;

while(index != str.length() && isDigit(str[index])){
    val = val * 10 + (str[index] - '0');
    index++;
}

if(index != str.length()){
    if(str[index] == '(' || str[index] == '[' || str[index] == '{'}){
        isValid = false;
        break;
}

}

clear_str += to_string(val);
clear_str += '';

num_cnt++;
ans += to_string(val);
ans += '';
val = 0;
val = 0;
i = index - 1;
}
else if ...

}

else if ...
```

若str[i]為數字,我們利用index和迴圈直將將這個數字一次取出來,並放入 clear_str,最後若str[index]為括號,那則為不合法,直接將isValid做記號,跳出迴圈,若不是則直接存入ans並且加上空格加上區隔,進入下個迭代

● 若為右括號

```
while(gettine(cin, str)){
    // ...

while(gettine(cin, str)){
    // ...

    else if(str[i] == ')' || str[i] == '}' || str[i] == '}'){ // if str[i] is a right parentheses
    if(ValidParentheses.empty()){
        isValidParentheses.empty()){
        isValidParentheses.top(); ValidParentheses.pop();
        if((top == '(' && str[i] != ')') || (top == '(' && str[i] != ')')){ // check parentheses are valid
        isValidParentheses.top(); ValidParentheses.pop();
        if((top == '(' && str[i] != ')') || (top == '(' && str[i] != ')')){ // check parentheses are valid
        isValid = false;
        break;
    }
    else{
    while(s.top() != '(' && s.top() != '('){ // pop all operators in stack
        ans += 's.top();
        ans += ';
        op_cnt++;
        s.pop();
    }
    s.pop(); // pop left parentheses
}

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

// ...

//
```

若是為右括號的情況,我們先看ValidParentheses是不是空的,若是空的或是括號沒有對應到,代表這個中序式不合法,因此將isValid做記號,跳出迴圈,其他情況代表合法,將Stack內的運算子pop出來,直到出現左括號,最後再將左括號pop出來

● 若為左括號或運算子 - Case1: <u>stack is empty</u> or <u>ICP > ISP</u>

當現在的字元為左括號或是運算子時,會出現現在字元的優先權大於堆疊最上面的元素的優先權或者其他,而我這裡先討論前者,當大於時直接將此字元push進堆疊,而若這個字元是左括號時則也push進入ValidParentheses裡

● 若為左括號或運算子 - Case2: <u>ICP <= ISP</u>

```
while(getline(cin, str)){
    // ...

else{
    while(!s.empty() && (ICP(str[i]) <= ISP(s.top()))){ // if str[i] is a operator with lower precedence
    ans += s.top();
    ans += ' ';
    op_cnt++;
    s.pop();
}

s.push(str[i]); // push str[i] to stack

if(str[i] == '(' || str[i] == '[' || str[i] == '{'}){
    ValidParentheses.push(str[i]);
}

// ...
// ...
// ...
// ...</pre>
```

繼上一個case後,現在來討論另個案例,若於小於等於時,我們則是將堆疊裡的運算子先pop出來,直到堆疊裡的運算子之優先權小於現在運算子的優先權,最後在將目前的運算子push進堆疊裡,而若這個字元是左括號時則也push進入 ValidParentheses裡

● 最後輸出和後序式運算

```
while(getline(cin, str)){
    // ...

while(!s.empty()){ // pop all operators in stack
    ans += s.top();
    ans += ' ';
    op_cnt++;
    s.pop();
}

if(isValid && checkBrackets() && ValidParentheses.empty() && num_cnt == op_cnt + 1){ // check infix is valid cout << "Infix: " << clear_str << endl;
    postfix_operator(ans); // calculate postfix
    // output_oj(ans);
    // cout << ans << endl;
}

cut <= "ERROR" << endl;

while(!ValidParentheses.empty()){ // clear ValidParentheses
    ValidParentheses.pop();
}

cout << endl;
}

cout << endl;
}

cout << endl;
}

cout << endl;
}
</pre>
```

由左至右走訪完畢後,我們將還在堆疊裡面的運算子pop出來,接者經由確認此中序式是合法的後,輸出經由過濾過的中序式,最後進入後序式運算,結束後再將 ValidParentheses做清空

輸出的部分已根據測資和題目規定做更改

● 後序式運算

```
void postfix_operator(string str){
        stack <int> nums; // store the numbers
        for(int i=0; i<str.length(); i++){</pre>
            if(isDigit(str[i])){ // if the character is a number
                int val = 0;
                while(isDigit(str[i])){
                    val = val * 10 + (str[i] - '0');
                    i++;
                nums.push(val);
                int b = nums.top(); nums.pop(); // pop the top two numbers
                int a = nums.top(); nums.pop();
                switch(str[i]){
                    case '+':
                        nums.push(a + b);
                        break;
                        nums.push(a - b);
                        break;
                    case '*':
                        nums.push(a * b);
                        break;
                    case '/':
                        nums.push(a / b);
                        break;
                        nums.push(pow(a, b));
                        break;
        cout << "Postfix: " << str << endl;</pre>
        cout << "Ans: " << nums.top() << endl;</pre>
```

L2: 先設立一個堆疊,用來存放數字

L4: 由左至右走訪後序式

L5: 若是數字,則如同main裡面的做法一樣,將數字取過來,並push進堆疊

L14: 若不是數字也不是空格,那必定是運算子,進行運算

L15: 將最上面的數字取出,設為b,並做pop

L16: 將最上面的數字取出,設為a,並做pop

L18: 進入運算,依照運算子,最後在將答案push進堆疊裡

L38: 輸出後序式字串

L39: 取出top,輸出運算結果,回到主函式

▶ 程式輸出結果

• 我的版本可以過濾掉不相干的字元,並且做輸出中序式和後序式,最後再做運算

• 這是題目所要求的版本

心得

一開始拿到這個題目的時候,我以為會像之前寫的那種,有小數、奇怪字元、空格,要做過濾和在處理上要修改一下,而寫完後和朋友的對照一下才發現,原來沒那麼複雜,只是做基本的轉換並做後序運算,但思考的過程的確很有趣,要考慮各種奇怪的特例,並且做不斷不斷地修正,當然,這次也要教導朋友寫作業,但透過教學和討論,也看到不同的思考與解法,而透過報告也可以使我們更明白,自己的程式在做什麼,並了解哪些可以再做優化,這個作業使我受益良多。

▶ 補充說明

iLearn上繳交的程式碼是為了符合題目的目標所改的,而報告上的輸出則是放在GitHub上,歡迎助教與老師參閱,謝謝。

 $\label{lem:url:https://github.com/alecwu44743/c_learning/blob/main/fcu_cs/22fall_Data_Structures/DS_HW2-Arithmetic/Infix2Postfix_Arithmetic.cpp$