INTRODUCTION TO DATA STRUCTURES

Evaluating postfix expressions & Translate infix to postfix in C

HW2_D84099084_賴溡雨

1.Evaluating postfix expressions

實作過程

Stack

當使用 C 語言編寫程式以利用堆疊(Stack)資料結構來評估 postfix notation時,涉及堆疊這一抽象資料型態(ADT)以及評估postfix表示法的演算法。

IsFull()

使用的資料結構: 堆疊(Stack)

Add()

堆疊是一種線性資料結構, 遵循 <u>後進先出</u>(LIFO)的原則。它有兩個主要操作: push(將一個項目加到頂部)和 pop(移除頂部項目)。透過堆疊實作中使用 Add(push)和 Delete(pop)函數來模擬這些操作。

IsEmpty()

程式邏輯與演算法

Delete()

- 1. 初始化:創建一個空堆疊。
- 2. **Tokenization**:使用空格作為 token, 將表達式分解 為標記(operands 和operators)。
- 3. **處理tokens**:
- 如果tokens是operands,將其轉換為整數並推入堆疊。
- 如果tokens是operators,從堆疊彈出所需數量的 operands,應用操作符,然後將結果推回堆疊。
- 4. **最終結果**:處理完所有tokens後,表達式的最終結果是堆疊上剩下的單一元素。

測試正確性

簡單測試案例:使用您可以手動驗證結果的已知簡單表達式來運行程式。例如,"112*+"應該得到結果3。

邊界測試案例:包括測試程式極限的表達式,例如包含大量tokens的表達式,或可能導致整數溢出的表達式。

錯誤處理: 包含設計上會失敗的測試案例. 例如具有太多 operators的表達式(導致堆疊下溢)或太多 operands(可能會 在最後留下多個項目在堆疊上)。

輸入範例(簡報題目)

輸入測試

(Q1.Testcase)

t EvaluatePostfix(char* expr) (int val2 = Delete(stack): // Get the second operand

測試與測試資料設計

正常案例:正確遵循postfix notation的表達式。

邊緣案例:僅有single number 或single operator的表達式, 看程式如何處理最小的輸入。

無效輸入:提供具有無效tokens或語法的表達式,以確保程式可以正確處理錯誤。

實際測試

編譯並運行帶有一系列測試案例作為輸入的程式。然後將輸出與預期結果進行比較。

main 函數包括一個固定的測試案例陣列,代表了可能的 postfix notation表達式的良好組合。為了確保堆疊操作本 身被正確實現,為函數編寫測試。這些測試通過控制輸入 調用函數,並斷言函數輸出或結果堆疊狀態是否如預期。 其中包含:

- 1. 向堆疊中添加和刪除元素,在每次操作後檢查 top元素。
- 將堆疊填充到容量極限, 以確保 IsFull 返回 true, 並且 Add 不允許推入更多元素。
- 從空堆疊中刪除元素,檢查是否有正確的錯誤 處理。

輸出



2. Translate infix to postfix

實作過程(1/2)

C語言程式利用堆疊資料結構將 infix notation(operator 位於operands之間的典型數學表示法)轉換為 postfix notation(operator 跟在operands後面)。 使用的資料結構: 堆疊 Stack)

選擇堆疊作為這項任務的資料結構,因為它的後進先出(LIFO)特性適合處理operator,並確保它們以正確的順序被應用。在處理表達式時,它暫時儲存operator 和括號。

輸出

```
問題 輸出 傾錯主控台 終購機 建接埠 CODEREFERENCE LOG 註解
PS D:\Data Structure> cd "d:\Data Structure\Hw2\" ; if ($?) { gcc Q2.c -0 Q2 } ; if ($?) { .\Q2 }
Postfix: 1 1 2 * +
Actual Postfix: 2 3 4 * +
Result: Correct
Actual Postfix: 16 38 * 5 +
Expected Postfix: 1 2 + 7 *
Infix: 120 * 5 / 6
Expected Postfix: 120 5 * 6 /
Actual Postfix: 120 5 * 6 /
Result: Correct
Actual Postfix: 256 10 6 - 12 + / 13 5 - * 7 *
Result: Correct
Infix: 100000 / 20 - 135 + 26 * 76 -560 * 34
Expected Postfix: 100000 20 / 135 - 26 76 * + 560 34 *
Actual Postfix: 100000 20 / 135 - 26 76 * + 560 34 * -
Result: Correct
PS D:\Data Structure\Hw2>
```

```
Data Structure > Hw2 > C Q2.c > 😚 infixToPostfix(char *, char *)
                                                                                                              void infixToPostfix(char* infix, char* postfix) {
                                                                                                                  for (i = 0; infix[i] != '\0'; i++) {
       #define MAX STACK SIZE 100
                                                                                                                     if (isdigit(token)) {
           int items[MAX_STACK_SIZE];
       Stack* CreateS():
       bool Add(Stack* stack, int item);
                                                                                                                        while (!IsEmpty(stack) && stack->items[stack->top] != '(') {
       int Delete(Stack* stack):
        bool IsEmpty(Stack* stack)
       bool IsFull(Stack* stack);
       int precedence(char operator):
                                                                                                                        Delete(stack);
       void infixToPostfix(char* infix, char* postfix);
                                                                                                                        while (!IsEmpty(stack) && precedence(token) <= precedence(stack->items[stack->top]) && stack->items[stack->top] != '(') {
      Stack* CreateS() {
           Stack* S = (Stack*)malloc(sizeof(Stack)); // Allocate memory for stack
       bool IsFull(Stack* stack) {
                                                                                                                  if (1 > 0 && postfix(1 - 1) == ' ') (
            return stack->top == MAX STACK SIZE - 1: // Return true if stack is full
       bool Add(Stack* stack, int item) {
           if (IsFull(stack)) {
           stack->items[++stack->top] = item; // Add item to stack
                                                                                                                   har examplePostfix(strlen(exampleInfix) + 1); // Postfix exampleInfix)
            return stack->top == -1; // Return true if stack is empty
       int Delete(Stack* stack) {
                                                                                                                     while (fgets(infix, sizeof(infix), q2File)) {
                                                                                                                        if(fgets(expectedPostfix, sizeof(expectedPostfix), olFile) == NULL) (
                                                                                                                           printf("Error reading from Q1 Testcase file.\n");
            return stack->items[stack->top--];
                                                                                                                        infix[strcspn(infix, "\n\r")] = 0; // Remove newline character
expectedPostfix[strcspn(expectedPostfix, "\n\r")] = 0; // Remove newline character
       int precedence(char operator) {
           switch (operator) {
                                                                                                                     fclose(q2File); // Close Q2 test file
                                                                                                                     fclose(giFile); // Close Q1 test file
```

2. Translate infix to postfix

實作過程(2/2)

程式邏輯與演算法

- 1. **創建堆疊:** 在轉換過程中用來儲存 operator 。
- 2. 對infix notation進行tokenize:逐字元處理infix notation。
- 處理每個字元:
 - 如果是數字, 它是 operands的一部分, 因此直接加入到 postfix字符串。
 - 如果是開括號(,將其壓入堆疊。
 - 如果是閉括號),從堆疊中彈出直到彈出一個開括號,並將彈出的 operator 加到postfix 字符串。
 - 如果是operator,彈出堆疊中優先級更高或相等的 operator,並將它們加入 postfix字符串,然後將當前 operator 壓入堆疊。
- 4. **清空堆疊:** 在表達式的結尾, 將堆疊中剩餘的 operator 彈出至 postfix字符串。
- 5. **處理空白:** 空白不視為 postfix notation的一部分,將被跳過。 轉換所用的演算法是 Shunting Yard algorithm,該演算法專為解析 infix記號法指定的數學表達式而 設計。它可用於 產生Reverse Polish notation (postfix)和abstract syntax trees。

測試正確性

為了驗證程式的正確性,使用了兩個檔案: Q1.Testcase.txt 包含 postfix notation,和 Q2.Testcase.txt 包含對應的infix notation。

- 1. 運行示例案例:首先運行一個例子來演示功能。
- 2. **從 Q2.Testcase.txt 讀取測試案例**:程式讀取每個 infix notation。
- 3. 轉換為postfix: 然後使用實作的函數將它們轉換為 postfix notation。
- 4. **從 Q1.Testcase.txt 讀取預期結果**:程式從第一個文件讀取預期的 postfix結果。
- 5. 與實際輸出比較:將轉換結果與預期結果進行比較。
- 6. **Print結果**: 打印每個測試案例的結果,指出轉換是否與預期的 postfix notation匹配。

測試與測試資料設計

簡單案例:單個數字和無括號的簡單表達式。 複雜案例:具有多位數字、多個操作和括號的表達式。 邊緣案例:測試優先規則的表達式,例如"3+4*2"應該 結果為"342*+"。

通過將程式輸出與預期的postfix notation進行比較,我們確保堆疊操作和infix轉postfix的轉換邏輯正常運作。

實際測試

運行程式時,確保兩個測試檔案(Q1.Testcase.txt 和Q2.Testcase.txt)位於可執行檔的正確位置,並且它們的內容根據infix和postfix表示規則正確格式化。主函數中的比較將確認轉換演算法是否按預期工作。