



МИНОБРНАУКИ РОССИИ
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования
«МИРЭА – Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Отчет по выполнению практического задания 8

Тема:

Применение стека и очереди при преобразовании арифметических выражений в постфиксную, префиксную нотации и вычисление значений выражений

Выполнил студент Цемкало А. Р.
Фамилия И. О.

группа ИКБО-10-20

Москва 2021

СОДЕРЖАНИЕ

Задание 1. Выполнить упражнения и представить процесс выполнения в отчете.	3
1. Преобразование инфиксной записи выражения в префиксную нотацию.....	3
2. Преобразование инфиксной записи выражения в постфиксную нотацию.....	4
3. Представить префиксную нотацию выражений п.2	5
4. Провести вычисление значения выражения, представленного в постфиксной форме, расписывая процесс по шагам 7 2 – 3 2 +*	6
Задание 2.	9
1.1. Условие задачи.	9
1.2. Постановка задачи.....	9
1.3. Выбор подхода к реализации структуры данных.....	9
1.4. Код реализации структуры данных	10
1.5. Код функции вычисления значения выражения.....	11
1.6. Код основной программы	12
1.7. Результаты тестирования.....	13
2.1. Условие задачи	13
2.2. Постановка задачи.....	13
2.3. Описание подхода решения задачи	13
2.4. Алгоритм на псевдокоде и описание всех используемых переменных	13
2.5. Код реализации функции и основной программы, доказывающей соответствие алгоритма требованиям постановки задачи.	15
2.6. Результаты тестирования функции.....	15
3.1. Условие задачи	16
3.2. Постановка задачи	16
3.3. Описание подхода решения задачи с указанием структуры данных, которая обеспечит эффективный алгоритм.....	16
3.4. Алгоритм на псевдокоде и описание всех используемых переменных	16
3.5. Код реализации функции и основной программы, доказывающей соответствие алгоритма требованиям постановки задачи	18
3.6. Результаты тестирования функции.....	19
ВЫВОДЫ	20
СПИСОК ИНФОРМАЦИОННЫХ ИСТОЧНИКОВ	21

Цель. Получить знания и навыки по реализации структуры стек и очередь и их применения при решении задач.

Вариант 3.

Задание 1. Выполнить упражнения и представить процесс выполнения в отчете.

1. Преобразование инфиксной записи выражения в префиксную нотацию

Условие упражнения: провести преобразование инфиксной записи выражения в префиксную нотацию, расписывая процесс по шагам $S=a+(b-c*k)-d*e-f$.

Процесс выполнения:

Выражение $a+(b-c*k)-d*e-f$ переворачивается в $f-e*d-(k*c-b)+a$, затем разворачивается по алгоритму постфиксной нотации с помощью стека и очереди.

Стек: -*
Очередь: fed
Стек: -
Очередь: fed*
Стек: --(*
Очередь: fed*kc
Стек: --(
Очередь: fed*kc*
Стек: --(
Очередь: fed*kc*b
Стек: -
Очередь: fed*kc*b--
Стек: +
Очередь: fed*kc*b---

Очередь: fed*kc*b---a+

Затем выражение переворачивается: +a---b*ck*def

2. Преобразование инфиксной записи выражения в постфиксную нотацию

Условие упражнения: представить постфиксную нотацию выражений

1. $a+(c-b)/(b*d)$
2. $(a+b)*c-(d+e*f/((g/h+i-j)*k))/r$

Процесс выполнения:

$a+(c-b)/(b*d)$

Стек: +(-

Очередь: acb

Стек: +

Очередь: acb-

Стек: +/*

Очередь: acb-bd

Стек: +/(

Очередь: acb-bd*

Очередь: acb-bd*/+

$(a+b)*c-(d+e*f/((g/h+i-j)*k))/r$

Стек: (+

Очередь: ab

Стек: (

Очередь: ab+

Стек: (*

Очередь: ab+c

Стек: (

Очередь: ab+c*

Стек: (-+*

Очередь: ab+c*def
Стек: (-
Очередь: ab+c*def*+
Стек: (-/(/
Очередь: ab+c*def*+gh
Стек: (-/(
Очередь: ab+c*def*+gh/
Стек: (-/-
Очередь: ab+c*def*+gh/i+j
Стек: (-/
Очередь: ab+c*def*+gh/i+j-
Стек: (
Очередь: ab+c*def*+gh/i+j-/-
Стек: (*
Очередь: ab+c*def*+gh/i+j-/-k
Стек: (
Очередь: ab+c*def*+gh/i+j-/-k*
Очередь: ab+c*def*+gh/i+j-/-k*r/

3. Представить префиксную нотацию выражений п.2

Инфиксная форма: $a+(c-b)/(b*d)$

Префиксная форма: $acb-bd*/+$

Инфиксная форма: $(a+b)*c-(d+e*f/((g/h+i-j)*k))/r$

Префиксная форма: $ab+c*def*+gh/i+j-/-k*r/$

4. Провести вычисление значения выражения, представленного в постфиксной форме, расписывая процесс по шагам 7 2 – 3 2 +*

№ шага	Стек	Знак
1	7	
2	<u>7 2</u>	
3	5	-
4	5 3	
5	5 3 2	
6	<u>5 3 2</u>	
7	<u>5 5</u>	+
8	25	*

Код программы:

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <stack>
#include <string>
using namespace std;

void pop(stack <char>* St, queue <char>* Q) {
    for (int i = 0; i < (*St).size(); i++) {
        if ((*St).top() == '(') {
            (*St).pop();
            break;
        }
        (*Q).push((*St).top());
        (*St).pop();
    }
}

string reverse_expression(string expression) {
    string new_expression = "";
    for (int i = expression.size() - 1; i >= 0; i--) {
        if (expression[i] == '(') {
            new_expression += ')';
        }
        else if (expression[i] == ')') {
            new_expression += '(';
        }
        else {
            new_expression += expression[i];
        }
    }
    return new_expression;
}
```

```

string infix_to_postfix(string expression) {
    stack <char> St;
    queue <char> Q;
    for (int i = 0; i < expression.size(); i++) {
        if (expression[i] == '(') {
            St.push(expression[i]);
        }
        else if (expression[i] == ')') {
            pop(&St, &Q);
        }
        else if (expression[i] == '+' || expression[i] == '-') {
            if (St.empty() || St.top() == '(') {
                St.push(expression[i]);
            }
            else if (St.top() == '*' || St.top() == '/') {
                pop(&St, &Q);
                St.push(expression[i]);
            }
            else {
                Q.push(St.top());
                St.pop();
                St.push(expression[i]);
            }
        }
        else if (expression[i] == '*' || expression[i] == '/') {
            if (!St.empty() && (St.top() == '*' || St.top() == '/')) {
                pop(&St, &Q);
            }
            St.push(expression[i]);
        }
        else {
            Q.push(expression[i]);
        }
    }
    while (!St.empty()) {
        if (St.top() != '(') {
            Q.push(St.top());
        }
        St.pop();
    }
    string new_expression = "";
    while (!Q.empty()) {
        new_expression += Q.front();
        Q.pop();
    }
    return new_expression;
}
string infix_to_prefix(string expression) {
    expression = reverse_expression(expression);
    expression = infix_to_postfix(expression);
    expression = reverse_expression(expression);
    return expression;
}
int calculate_postfix(string expression) {
    stack <int> St;
    for (int i = 0; i < expression.size(); i++) {
        if (expression[i] == '+') {
            int a = St.top();
            St.pop();
            a += St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else if (expression[i] == '*') {
            int a = St.top();

```

```

        St.pop();
        a *= St.top();
        St.pop();
        St.push(a);
    }
    else if (expression[i] == '/') {
        int a = St.top();
        St.pop();
        a = St.top() / a;
        St.pop();
        St.push(a);
    }
    else if (expression[i] == '-') {
        int a = St.top();
        St.pop();
        a = St.top() - a;
        St.pop();
        St.push(a);
    }
    else {
        int a = static_cast<int>(expression[i]) - '0';
        St.push(a);
    }
}
return St.top();
}

int calculate_prefix(string expression) {
    stack <int> St;
    for (int i = expression.size() - 1; i >= 0; i--) {
        if (expression[i] == '+') {
            int a = St.top();
            St.pop();
            a += St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else if (expression[i] == '*') {
            int a = St.top();
            St.pop();
            a *= St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else if (expression[i] == '/') {
            int a = St.top();
            St.pop();
            a /= St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else if (expression[i] == '-') {
            int a = St.top();
            St.pop();
            a -= St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else {
            St.push(static_cast<int>(expression[i]) - '0');
        }
    }
    return St.top();
}

```

```

int main() {
    string expression_infix = "(a+b)*c-(d+e*f/((g/h+i-j)*k))/r";
    string expression_postfix;
    string expression_prefix;
    expression_postfix = infix_to_postfix(expression_infix);
    expression_prefix = infix_to_prefix(expression_infix);
    cout << expression_postfix << endl;
    cout << expression_prefix << endl;
    cout << calculate_postfix(expression_postfix) << endl;
    cout << calculate_prefix(expression_prefix);
    return 0;
}

```

Задание 2.

Задание 2. п.1

1.1. Условие задачи.

Создать класс или просто заголовочный файл с функциями. Применить операции для вычисления значения выражения п.1 данного варианта.

1.2. Постановка задачи

Реализовать операции стек: втолкнуть элемент в стек, вытолкнуть элемент из стека, вернуть значение элемента в вершине стека, сделать стек пустым, определить пуст ли стек. Рассмотреть два варианта реализации: на массиве (или строке); на одностороннем списке.

1.3. Выбор подхода к реализации структуры данных

Прототипы функций:

`empty()` – проверяет, является ли `stack` пустым.

`pop()` – удаляет элемент из верхней части `stack`.

`push()` – добавляет элемент в верхнюю часть `stack`.

`size()` – возвращает количество элементов в контейнере `stack`.

`front()` – возвращает элемент в верхней части `stack`.

`clear()` – очищает `stack`.

Структура информационной части элемента (узла) линейного списка:

```

struct Node {
    char val;
    Node* previous;
    Node(char value) : previous(nullptr), val(value) {}
};

```

1.4. Код реализации структуры данных

Реализация на массиве:

```
#ifndef __Task8_massiv_H
#define __Task8_massiv_H
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
#include <iostream>
using namespace std;

struct massivStack {
    int size = 0;
    char* x = new char[size];

    bool empty() {
        return size == 0;
    }

    void push_back(char value) {
        x[size++] = value;
    }

    void pop() {
        if (empty()) return;
        size--;
    }

    char front() {
        return x[size - 1];
    }

    void clear() {
        delete[] x;
        size = 0;
        x = new char[size];
    }
};

#endif
```

Реализация на одностороннем списке:

```
#ifndef __Task8_list_H
#define __Task8_list_H
#include <iostream>
using namespace std;

struct Node {
    char val;
    Node* previous;
    Node(char value) : previous(nullptr), val(value) {}
};

struct listStack {
    Node* last;
    listStack() : last(nullptr) {}

    bool empty() {
        return last == nullptr;
    }

    void push_back(char value) {
        Node* p = new Node(value);
        if (empty()) {
            last = p;
        } else {
            p->previous = last;
            last = p;
        }
    }
};
```

```

        return;
    }
    p->previous = last;
    last = p;
}

void pop() {
    if (empty()) return;
    Node* p = last->previous;
    delete last;
    last = p;
}

char front() {
    return last->val;
}

void clear() {
    while (!empty()) {
        pop();
    }
    last = nullptr;
}
};

#endif

```

1.5. Код функции вычисления значения выражения

```

#include <iostream>
#include <queue>
#include "task_8_2_list.h"
using namespace std;

void pop(listStack <char>* St, queue <char>* Q) {
    while ((*St).empty() == false) {
        if ((*St).top() == '(') {
            (*St).pop();
            break;
        }
        (*Q).push((*St).top());
        (*St).pop();
    }
}

string reverse_expression(string expression) {
    string new_expression = "";
    for (int i = expression.size() - 1; i >= 0; i--) {
        if (expression[i] == '(') {
            new_expression += ')';
        }
        else if (expression[i] == ')') {
            new_expression += '(';
        }
        else {
            new_expression += expression[i];
        }
    }
    return new_expression;
}

string infix_to_postfix(string expression) {
    listStack <char> St;
    queue <char> Q;
    for (int i = 0; i < expression.size(); i++) {

```

```

        if (expression[i] == '(') {
            St.push(expression[i]);
        }
        else if (expression[i] == ')') {
            pop(&St, &Q);
        }
        else if (expression[i] == '+' || expression[i] == '-') {
            if (St.empty() || St.top() == '(') {
                St.push(expression[i]);
            }
            else if (St.top() == '*' || St.top() == '/') {
                pop(&St, &Q);
                St.push(expression[i]);
            }
            else {
                Q.push(St.top());
                St.pop();
                St.push(expression[i]);
            }
        }
        else if (expression[i] == '*' || expression[i] == '/') {
            if (!St.empty() && (St.top() == '*' || St.top() == '/')) {
                pop(&St, &Q);
            }
            St.push(expression[i]);
        }
        else {
            Q.push(expression[i]);
        }
    }
    while (!St.empty()) {
        if (St.top() != '(') {
            Q.push(St.top());
        }
        St.pop();
    }
    string new_expression = "";
    while (!Q.empty()) {
        new_expression += Q.front();
        Q.pop();
    }
    return new_expression;
}

string infix_to_prefix(string expression) {
    expression = reverse_expression(expression);
    expression = infix_to_postfix(expression);
    expression = reverse_expression(expression);
    return expression;
}

```

1.6. Код основной программы

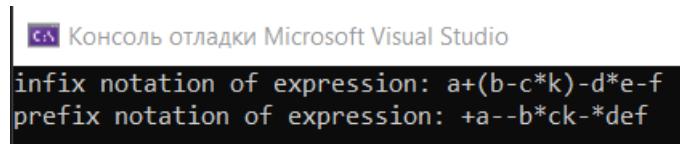
```

int main() {
    //string expression_infix = "(a+b)*c-(d+e*f/((g/h+i-j)*k))/r";
    string expression_infix = "a+b*c-d/e*h";
    string expression_prefix;
    expression_prefix = infix_to_prefix(expression_infix);
    cout << expression_prefix << endl;
    return 0;
}

```

1.7. Результаты тестирования

Выражение из задания 1 п.1: $S=a+(b-c*k)-d*e-f$



```
Консоль отладки Microsoft Visual Studio
infix notation of expression: a+(b-c*k)-d*e-f
prefix notation of expression: +a--b*c-k-*def
```

Рисунок 1 – Скриншот тестирования программы

Задание 2. п.2

2.1. Условие задачи

Разработать функцию(ии) вычисления значения выражения, представленного в префиксной форме.

2.2. Постановка задачи

Доработать программу из задания 1, добавив функцию, вычисляющую значение выражения.

2.3. Описание подхода решения задачи

Для вычисления значения выражения в префиксной форме поочерёдно рассматриваем символы, записанные в выражении.

Если символ является числом, записываем его в стек, в котором хранятся числа, над которыми ещё предстоит совершить какие-то действия.

Если символ является знаком, берём два верхних числа из стека и производим над ними действие в зависимости от знака.

2.4. Алгоритм на псевдокоде и описание всех используемых переменных

Function calculate_prefix

Pass In: expression – выражение (строка)

INIT стек, в который записываются целочисленные значения

INIT целочисленная вспомогательная переменная a

FOR каждый символ в строке expression, начиная с конца

IF символ = '+' THEN

$a :=$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
 $a := a +$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
записать в стек a

ELSE IF символ = '*' THEN
 $a :=$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
 $a := a *$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
записать в стек a

ELSE IF символ = '/' THEN
 $a :=$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
 $a := a /$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
записать в стек a

ELSE IF символ = '-' THEN
 $a :=$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
 $a := a -$ значение верхнего элемента стека
удалить из стека верхний элемент
записать в стек a

ELSE
записать в стек число (текущий символ)

ENDIF

ENDFOR

Pass Out: верхний элемент стека

Endfunction

2.5. Код реализации функции и основной программы, доказывающей соответствие алгоритма требованиям постановки задачи.

```
int calculate_prefix(string expression) {
    stack<int> St;
    int a;
    for (int i = expression.size() - 1; i >= 0; i--) {
        if (expression[i] == '+') {
            a = St.top();
            St.pop();
            a += St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else if (expression[i] == '*') {
            a = St.top();
            St.pop();
            a *= St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else if (expression[i] == '/') {
            a = St.top();
            St.pop();
            a /= St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else if (expression[i] == '-') {
            a = St.top();
            St.pop();
            a -= St.top();
            St.pop();
            St.push(a);
        }
        else {
            St.push(static_cast<int>(expression[i]) - '0');
        }
    }
    return St.top();
}

int main() {
    string expression_infix = "(8-5)*2+6+4*(3+5)";
    cout << "infix notation of expression: " << expression_infix << endl;
    string expression_prefix;
    expression_prefix = infix_to_prefix(expression_infix);
    cout << "prefix notation of expression: " << expression_prefix << endl;
    cout << "result: " << calculate_prefix(expression_prefix);
    return 0;
}
```

2.6. Результаты тестирования функции

№	Входные данные	Ожидаемый результат	Результат выполнения программы
1	*+52-78	-7	
2	+*-852+6*4+35	44	44

Задание 2. п.3

3.1. Условие задачи

Сложить два длинных числа, которые не могут быть размещены в переменной стандартного типа. Числа поступают либо как последовательность цифр, либо как строка.

3.2. Постановка задачи

Записать числа формат отличный от int, long и т.д. Затем сложить.

3.3. Описание подхода решения задачи с указанием структуры данных, которая обеспечит эффективный алгоритм

Поскольку числа не могут быть размещены в переменной стандартного типа, будем записывать поочерёдно цифры чисел в очереди (по одной очереди на число). Будет удобнее записывать число с конца, так как сложение двух чисел начинается с последних цифр.

3.4. Алгоритм на псевдокоде и описание всех используемых переменных

START

INIT long_int_1 – строка, в которую записывается первое число

INIT long_int_2 – строка, в которую записывается второе число

INIT result – строка, в которую записывается результат

INPUT ввод первого и второго числа

INIT Q1 и Q2 – очереди для записи цифр длинных чисел

FOR каждый символ в строке long_int_1, начиная с конца

 Запись символа, преобразованного в цифру, в стек Q1

ENDFOR

FOR каждый символ в строке long_int_2, начиная с конца

 Запись символа, преобразованного в цифру, в стек Q2

ENDFOR

INIT q – число, созданное для вычисления суммы цифр

INIT r – число, созданное для хранения остатка, который нужно перенести в следующий разряд

WHILE q ≠ 0 or r ≠ 0 or Q1 – непустой or Q2 – непустой

IF Q1 и Q2 – непустые

q := первая цифра очереди Q1 + первая цифра очереди Q2 + r

удалить первый элемент очереди Q1

удалить первый элемент очереди Q2

r := q / 10

result := result + число q mod 10, преобразованное в строку

ELSE IF только Q1 – непустой

q := первая цифра очереди Q1 + r

удалить первый элемент очереди Q1

r := q / 10

result := result + число q mod 10, преобразованное в строку

ELSE IF только Q2 – непустой

q := первая цифра очереди Q2 + r

удалить первый элемент очереди Q2

r := q / 10

result := result + число q mod 10, преобразованное в строку

ELSE

q := r

r := q / 10

IF q ≠ 0 or r ≠ 0

result := result + число q mod 10, преобразованное в

строку

ENDIF

ENDIF

ENDWHILE

Перевернуть строку result

PRINT result

END

3.5. Код реализации функции и основной программы, доказывающей соответствие алгоритма требованиям постановки задачи

```
#include <iostream>
#include <queue>
#include <string>
using namespace std;

int main() {
    string long_int_1, long_int_2, result = "";
    cin >> long_int_1 >> long_int_2;
    queue <int> Q1;
    queue <int> Q2;
    for (int i = long_int_1.size() - 1; i >= 0; i--) {
        Q1.push(static_cast<int>(long_int_1[i]) - '0');
    }
    for (int i = long_int_2.size() - 1; i >= 0; i--) {
        Q2.push(static_cast<int>(long_int_2[i]) - '0');
    }
    int q = 1, r = 0;
    while(q != 0 || r != 0 || !Q1.empty() || !Q2.empty()) {
        if (!Q1.empty() && !Q2.empty()) {
            q = Q1.front() + Q2.front() + r;
            Q1.pop();
            Q2.pop();
            r = q / 10;
            result += to_string(q % 10);
        }
        else if (!Q1.empty()) {
            q = Q1.front() + r;
            Q1.pop();
            r = q / 10;
            result += to_string(q % 10);
        }
        else if (!Q2.empty()) {
            q = Q2.front() + r;
            Q2.pop();
            r = q / 10;
            result += to_string(q % 10);
        }
        else {
            q = r;
            r = q / 10;
            if (!(q == 0 && r == 0)) {
                result += to_string(q % 10);
            }
        }
    }
    reverse(result.begin(), result.end());
    std::cout << result;
    return 0;
}
```

3.6. Результаты тестирования функции

№	Входные данные	Ожидаемый результат	Результат выполнения программы
1	985123345 + 168955	985292300	985292300
2	99223372036854775807+ 9999223372036854775807	1009844674407 3709551614	10098446744073709551 614

ВЫВОДЫ

В ходе выполнения задания получены знания и практические навыки по реализации структуры стек и очередь, и их применения при решении задач. Разработаны:

1. Функция преобразования инфиксной записи выражения в префиксную нотацию;
2. Функция преобразования инфиксной записи выражения в постфиксную нотацию;
3. Функция вычисления значения выражения, представленного в постфиксной форме;
4. Функция вычисления значения выражения, представленного в префиксной форме;
5. Операции стек: втолкнуть элемент в стек, вытолкнуть элемент из стека, вернуть значение элемента в вершине стека, сделать стек пустым, определить пуст ли стек;
6. Программа сложения двух больших целых чисел.

Тестирования всех операций пройдены успешно.

СПИСОК ИНФОРМАЦИОННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. Процедурное программирование Языки программирования – Сайт lizochekk! [Электронный ресурс]: URL: <https://lizochekk.jimdofree.com/программирование/>
2. Документация по Microsoft C/C++ | Microsoft Docs – [Электронный ресурс] URL: <https://docs.microsoft.com/ru-ru/cpp/?view=msvc-160>
3. Все публикации подряд / Хабр – [Электронный ресурс] URL: <https://habr.com/ru/>