Отчет по лабораторной работе № 24 по курсу Фундаментальная информатика

Студент группы М8О-204Б-22, Филиппов Фёдор Иванович, № по списку 18

Контакты: gooselinjk@yandex.ru
Работа выполнена: "28" сентября 2023 года
Преподаватель: Потенко М.А., каф.806
Входной контроль знаний с оценкой______
Отчёт сдан "29" сентября 2023 года, ИО _____
Подпись преподавателя

- 1. Тема: Алгоритмы и структуры данных
- **2. Цель работы:** Составить и отладить программу выполнения заданных преобразований арифметических выражений с применением деревьев.
- **3. Задание** (вариант № 18): вынести из произведений унарные минусы $a^*(-b)^*3 (a^*b^*3), a^*(-b)^*4^*(-5) \rightarrow a^*b^*4^*5$
- 4. Оборудование

ЭВМ — ноутбук HP 255 G8

Процессор — Ryzen 5500U

 $O\Pi - 16384 \text{ MB}$

НМД — 1048576 МБ

Терминал Windows Powershell (с возможностью переключения на UNIX)

5. Программное обеспечение

Операционная система семейства Windows, наименование Windows 11 Home, версия 22H2

Редактор текстов — Sublime Text

Утилиты операционной системы — терминал Windows Powershell

Прикладные системы и программы — Visual Studio Code, Visual Studio

6. Идея, метод, алгоритм решения задачи (в формах: словесной, псевдокода, графической или формальные с пред- и постусловиями)

Моя программа будет делиться на 3 файла: заголовочный файл математического парсера (parce.h), его реализация (parce.c) и основной исходный файл команды(main.c).

parse.h:

Определение перечисления token: Здесь объявлено перечисление token, которое определяет три типа токенов: OPERATOR, NUMBER, и VARIABLE. Эти типы используются для классификации элементов математического выражения.

Определение структуры node: node представляет узел синтаксического дерева. Он содержит информацию о типе узла (type), операторе (oper), числовом значении (val), переменной (var), наличии унарного минуса (minus), указателях на левого и правого потомков (l_ch и r_ch), указателе на родителя (parent) и указателе на следующий узел для использования в очереди (next).

Определение структуры tree: tree представляет собой синтаксическое дерево и содержит указатель на корневой узел (root).

Определение структуры queue: queue представляет очередь, используемую для разбора выражения. Она содержит указатели на начало и конец очереди (front и back).

Прототипы функций: В файле parse.h также объявлены прототипы всех функций, которые будут реализованы в файле parse.c. Эти функции включают в себя создание узла, создание очереди, добавление и извлечение элементов из очереди, парсинг строки, создание синтаксического дерева, печать дерева, упрощение дерева и другие операции.

parse.c:

Реализации функций: В файле parse.c реализованы все функции, объявленные в parse.h. Эти функции выполняют различные операции, связанные с разбором математических выражений и работой с синтаксическим деревом. Например, create_node создает узел, create_queue создает очередь, enqueue добавляет узел в очередь, dequeue извлекает узел из очереди, parse выполняет разбор строки и создание очереди обратной польской записи, create_tree строит синтаксическое дерево, print_tree выводит дерево в отформатированном виде, reduce_minuses выполняет сокращение унарных минусов в дереве, и так далее.

main.c:

Функция main: Файл main.c содержит функцию main, которая является точкой входа в программу. Эта функция выполняет следующие действия:

Пользователь вводит математическое выражение с клавиатуры, и оно сохраняется в строке str.

Длина строки str вычисляется в переменной len.

Вызывается функция parse для разбора строки и создания очереди обратной польской записи (RPN).

Создается синтаксическое дерево с помощью функции create_tree.

Синтаксическое дерево упрощается с помощью функции reduce_minuses.

Выводятся результаты разбора: синтаксическое дерево в отформатированном виде и инфиксное выражение, полученное из дерева с помощью функции infix.

Затем происходит освобождение выделенной памяти с использованием функций free_node и delete_tree.

Завершение программы: Функция main завершается с кодом возврата 0, указывая на успешное выполнение программы.

7. Сценарий выполнения работы (план работы, первоначальный текст программы в черновике и тесты, либо соображения по тестам)

огда я начинал разработку данной программы для разбора математических выражений, мой первый шаг был определить структуры данных и функции, которые мне понадобятся для реализации алгоритма Shunting Yard и построения синтаксического дерева. Для этого я создал файл parse.h, в котором объявил перечисления, структуры и прототипы функций, необходимые для работы программы.

Затем я перешел к реализации самих функций в файле parse.c. Начал с создания узла синтаксического дерева (create_node), функции для работы с очередью (create_queue, enqueue, dequeue), и других вспомогательных функций.

Следующим важным этапом было реализовать алгоритм Shunting Yard. Я создал функцию parse, которая принимает входную строку и преобразует её в обратную польскую запись, используя стек операторов и выходную очередь RPN. При этом, я следил за правильным приоритетом операторов и их ассоциативностью, как это описано в тексте.

Далее, я реализовал функцию buildSyntaxTree, которая на основе RPN очереди строит синтаксическое дерево. Это было одним из самых важных шагов в разработке программы.

После успешной реализации алгоритма Shunting Yard и построения синтаксического дерева, я перешел к функциям, которые упрощают синтаксическое дерево (reduce_minuses) и преобразуют его обратно в инфиксную форму (infix).

Теперь, когда основная логика программы была готова, я приступил к тестированию. Вот предварительный тестовый сценарий:

Введите выражение:

```
2 + 3 * 4
Ожидаемый результат:
=== Дерево исходного выражения ===
 +
/\
2 *
 /\
 3 4
=== Дерево преобразованного выражения ===
 +
/\
2 12
=== Инфиксная запись ===
2 + 12
```

8. Распечатка протокола (подклеить листинг окончательного варианта программы с тестовыми примерами)

```
C main.c > ...
 1
      #include <ctype.h>
      #include <stdio.h>
      #include <string.h>
      #include "parse.h"
      #define MAX LEN 250
      int main() {
          char str[MAX LEN];
          printf("Введите выражение:\n");
          fgets(str, MAX LEN, stdin);
          int len;
          for(len = 0; str[len] != '\0'; ++len);
          queue* q = parse(str, len);
          printf("\n=== Дерево исходного выражения ===\n");
          tree* t = create_tree(q);
          print tree(t->root, 0);
          printf("\n=== Дерево преобразованного выражения === \n");
          reduce minuses(t->root);
          print tree(t->root, 0);
          printf("\n=== Инфиксная запись ===\n");
          char* infix_str = infix(t->root);
          printf("%s\n", infix_str);
          free(infix str);
          delete tree(t);
          free(q);
          return 0;
```

```
node* create_node(token type, char op, int val, char var, bool minus) {
   node* n = (node*)malloc(sizeof(node));
    n->type = type;
   n->oper = op;
   n->minus = minus;
   n->val = val;
   n->var = var;
   n->1_ch = NULL;
   n->r_ch = NULL;
   n->next = NULL;
   return n;
// ======== ОЧЕРЕДЬ ========
queue* create_queue() {
   queue* q = (queue*)malloc(sizeof(queue));
    q->back = NULL;
    q->front = NULL;
    return q;
void enqueue(queue* q, node* n) {
    n->next = NULL; // Инициализируем указатель на следующий узел нового узла
    if (q->back == NULL) {
        q->back = n;
        q->front = n;
        q->back->next = n;
        q \rightarrow back = n;
```

```
// Функция для извлечения узла из очереди
node* dequeue(queue* q) {
    if (q->front == NULL) {
    node* node = q->front;
    // Обновляем указатель front на следующий узел
   q->front = node->next;
    // Если очередь становится пустой, также обновляем указатель back
    if (q->front == NULL) {
       q->back = NULL;
    return node;
void delete queue(queue* q) {
    if (q == NULL) {
       return;
    while (q->front != NULL) {
       node* temp = q->front; // Получаем узел из начала очереди
       q->front = q->front->next; // Перемещаем указатель front к следующему узлу
       free(temp); // Освобождаем память удаляемого узла
    q->back = NULL;
// и преобразует ее в очередь обратной польской записи (!)
queue* parse(char* str, int 1) {
    char tokens[MAX_SIZE];
    int t_idx = 0;
```

```
queue* q = create_queue();
char s[MAX_SIZE]; // CTEK
int s_{top} = -1;
for (int i = 0; i < 1; i++) {
    char c = str[i];
    bool unary_minus = false;
    if (isdigit(c)) { // ЕСЛИ ЧИСЛО
        int num = 0;
        // Продолжаем считывать символы, пока не встретится нецифровой символ
        while (i < 1 && isdigit(str[i])) {</pre>
            num = num * 10 + (str[i] - '0');
            i++;
        if (t idx > 0 && tokens[t idx - 1] == '-') {
            if (t_idx - 2 == -1 || tokens[t_idx - 2] == '(') {
                s_top--; // Убираем унарный минус из стека
                unary_minus = true;
        node* node = create_node(NUMBER, ' ', num, ' ', unary_minus);
        enqueue(q, node);
        tokens[t_idx++] = 'v'; // 'v' - значит значение (число или переменная)
    else if (isalpha(c)) { // ЕСЛИ ПЕРЕМЕННАЯ
        if (t_idx > 0 && tokens[t_idx - 1] == '-') {
            if (t_idx - 2 == -1 || tokens[t_idx - 2] == '(') {
                s_top--; // Убираем унарный минус из стека
                unary_minus = true;
```

```
node* node = create_node(VARIABLE, ' ', 0, c, unary_minus);
enqueue(q, node);
tokens[t_idx++] = 'v'; // 'v' - значит значение (число или переменная)
char op = str[i];
if (op == '+' || op == '-' || op == '*' || op == '/' || op == '(' || op == ')') {
    tokens[t_idx++] = op; // Добавляем оператор в токены
switch (op) {
        while (s_top >= 0 \&\&
              (s[s_top] == '+' || s[s_top] == '-'
|| s[s_top] == '*' || s[s_top] == '/'))
            node* op_node = create_node(OPERATOR, s[s_top], 0, ' ', unary_minus);
            enqueue(q, op_node);
            s_top--;
        s_top++;
        s[s\_top] = op;
        while (s top >= 0
              && (s[s_top] == '*' || s[s_top] == '/'))
            node* op_node = create_node(OPERATOR, s[s_top], 0, ' ', unary_minus);
            enqueue(q, op_node);
            s top--;
```

```
s top++;
                    s[s_top] = op;
                    break;
                    s_top++;
                    s[s_top] = op;
                    break;
                    while (s_{top} \ge 0 \& (s[s_{top}] != '(')) {
                        node* op_node = create_node(OPERATOR, s[s_top], 0, ' ', unary_minus);
                        enqueue(q, op_node);
                        s top--;
                    s_top--; // Убираем открывающую скобку
                default:
                    break;
   while (s_top >= 0) {
        if (s[s top] != '(') {
            node* op_node = create_node(OPERATOR, s[s_top], 0, ' ', false);
            enqueue(q, op_node);
        s_top--;
   return q;
node* add_to_tree(node* n, queue* q) {
       return NULL;
    if (n->type == NUMBER || n->type == VARIABLE) {
```

```
node* temp = n;
    temp->l_ch = add_to_tree(dequeue(q), q);
    temp->r_ch = add_to_tree(dequeue(q), q);
    return temp;
// Функция для создания синтаксического дерева
tree* create tree(queue* q) {
    // РАЗВОРАЧИВАЕМ ОЧЕРЕДЬ
    queue* reverse q = create queue();
    node* stack[MAX_SIZE];
    int top = -1;
    while (q->front != NULL) {
        top++;
        stack[top] = dequeue(q);
    while (top >= 0) {
        enqueue(reverse q, stack[top]);
        top--;
    tree* t = (tree*)malloc(sizeof(tree));
    t->root = dequeue(reverse q);
    t->root->l ch = add to tree(dequeue(reverse q), reverse q);
    t->root->r ch = add to tree(dequeue(reverse q), reverse q);
    return t;
// Функция для печати дерева в отформатированном виде
void print_tree(node* root, int n) {
    if (root == NULL) {
       return;
    print_tree(root->r_ch, n + 1);
                                            ");
    for (int i = 0; i < n; i++) printf("
    print node(root);
    printf("\n");
```

```
236
          print tree(root->l ch, n + 1);
      void print_node(node* n) {
          char minus;
          if (n->minus) {
              minus = '-';
              minus = ' ';
          switch (n->type) {
              case NUMBER:
                  printf("%c%d ", minus, n->val);
                  break;
              case VARIABLE:
                 printf("%c%c ", minus, n->var);
                 break;
              case OPERATOR:
                  if (n->minus) {
                     printf("-(%c) ", n->oper);
                      printf("%c ", n->oper);
                  break;
              // Обрабатываем другие типы, если необходимо
                  break;
      bool reduce_minuses(node* root) {
          if (root->type == NUMBER || root->type == VARIABLE) {
              return root->minus;
          if (root->oper == '*') {
              bool unary = (reduce_minuses(root->l_ch) + reduce_minuses(root->r_ch)) % 2;
```

```
root->minus = unary;
        root->l ch->minus = false;
        root->r ch->minus = false;
        return unary;
    reduce minuses(root->l ch);
    reduce_minuses(root->r_ch);
    return false;
// Функция для инфиксного представления дерева
char* infix(node* root) {
    char* str = (char*)malloc(MAX_SIZE);
    if (root->type == NUMBER) {
        if (root->minus) {
            sprintf(str, "(-%d)", root->val);
            return str;
        sprintf(str, "%d", root->val);
        return str;
    if (root->type == VARIABLE) {
        if (root->minus) {
            sprintf(str, "(-%d)", root->val);
            return str;
        sprintf(str, "%c", root->var);
        return str;
    char* left = infix(root->l ch);
    char* right = infix(root->r ch);
    char op = root->oper;
    if (root->minus) {
        sprintf(str, "-(%s %c %s)", left, op, right);
    } else if (op == '-' || op == '+') {
        sprintf(str, "(%s %c %s)", left, op, right);
```

```
sprintf(str, "%s %c %s", left, op, right);
    free(left);
    free(right);
    return str;
void free_node(node* n) {
    if (n == NULL) {
        return;
    if (n->l_ch != NULL)
       free_node(n->l_ch);
    if (n->r_ch != NULL)
        free_node(n->r_ch);
    free(n);
// Функция для освобождения дерева
void delete_tree(tree* t) {
    free node(t->root);
    t->root = NULL;
```

```
#ifndef PARSE
#define PARSE
#include <stdio.h>
#include <stdbool.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <ctype.h>
#define MAX_SIZE 250
typedef enum {
    OPERATOR,
    NUMBER,
    VARIABLE
} token;
typedef struct node {
    struct node* parent;
    struct node* 1_ch;
    struct node* r_ch;
    token type;
    char oper;
    bool minus;
    int val;
    char var;
    struct node* next; // Для очереди
} node;
typedef struct tree {
    node* root;
    node* back;
    node* front;
} queue;
node* create_node(token type, char op, int val, char var, bool minus);
```

```
queue* create_queue();
void enqueue(queue* q, node* n);
node* dequeue(queue* q);
void delete_queue(queue* q);
queue* parse(char* str, int 1);
node* add_to_tree(node* n, queue* q);
tree* create_tree(queue* q);
void print_tree(node* root, int n);
void print_node(node* n);
bool reduce_minuses(node* root);
char* infix(node* root);
void free_node(node* n);
void delete_tree(tree* t);
#endif
```

```
PS C:\Users\theo rvn\Desktop\coding\24> ./a.exe

\[ \frac{1}{1} \frac{1}{4} \f
```

```
PS C:\Users\theo rvn\Desktop\coding\24> ./a.exe

#\fum_\delta \delta \de
```

Без сбитой кодировки:

10. Замечания автора по существу работы	
Недочеты при выполнении работы могут быть устранены следующим образом:	

11. Выводы: Эта лабораторная работа была для меня отличной возможностью погрузиться в разработку программ, связанных с анализом математических выражений и построением синтаксических деревьев. В ходе выполнения работы, я изучил и применил алгоритм Shunting Yard, который позволяет эффективно преобразовывать инфиксные выражения в обратную польскую нотацию (RPN) и строить синтаксические деревья. В дальнейшей работе эта лабораторная работа может пригодиться, когда потребуется разрабатывать приложения, которые обрабатывают математические выражения. Например, это может быть полезно при создании калькуляторов, систем компьютерной алгебры, анализа данных или при разработке приложений для научных расчетов. Также, понимание алгоритмов анализа выражений и работа с синтаксическими деревьями полезны при работе с компиляторами или интерпретаторами языков программирования.

Кроме того, умение работать с алгоритмами разбора и обработки данных может стать незаменимым навыком в программировании в области искусственного интеллекта, обработки естественного языка и многих других областях, где требуется анализ текстовых данных.