# МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

## ОТЧЕТ

# по лабораторной работе №2

по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»

Тема: Иерархические списки

Студент гр. 8381	Киреев К.А.
Преподаватель	Жангиров Т.Р.

Санкт-Петербург

2019

# Цель работы.

Ознакомиться с основными понятиями и приёмами рекурсивной обработки списков, изучить особенности реализации иерархического списка на C++.Разработать программирования программу, языке использующую иерархические списки и рекурсивную обработку, анализирующую ИХ корректность выражения.

### Задание.

Вариант №9

Подсчитать число атомов в иерархическом списке; сформировать линейный список атомов, соответствующий порядку подсчёта.

# Основные теоретические положения.

Рекурсия — вызов функции из неё же самой, непосредственно (простая рекурсия) или через другие функции (сложная или косвенная рекурсия).

Прямой (непосредственной) рекурсией является вызов функции внутри тела этой функции. Косвенной же рекурсией является рекурсия, осуществляющая рекурсивный вызов функции посредством цепочки вызова других функций. Все функции, входящие в цепочку, тоже считаются рекурсивными.

Часто в программах надо использовать данные, размер и структура которых должны меняться в процессе работы. В таких случаях применяют данные особой структуры, которые представляют собой отдельные элементы, связанные с помощью ссылок. Каждый элемент (узел) состоит из двух областей памяти: поля данных и ссылок. Ссылки — это адреса других узлов этого же типа, с которыми данный элемент логически связан. В языке Си для организации ссылок используются переменные-указатели. При добавлении нового узла в такую структуру выделяется новый блок памяти и устанавливаются связи этого элемента с уже существующими. Для обозначения конечного элемента в цепи используются нулевые ссылки (NULL).

В данной лабораторной работе используются иерархические списки, узлы которых, кроме соседей слева и справа, содержат ещё и соседей сверху и снизу. При этом создаётся некая иерархия, которая и определяет название данного вида списков. От каждого элемента списка может начинаться новый список, и так — неограниченное количество раз.

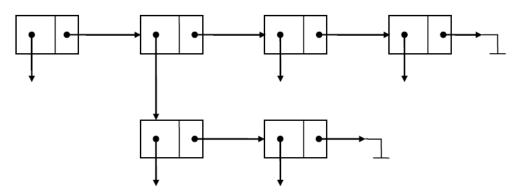


Рис.1.Графическая схема иерархического списка.

# Выполнение работы.

Для решения задачи используются следующие функции:

void calculate(const H\_list x, L\_list& first\_el, int& n); — Проверка иерархического списка на пустоту

void calc\_expression(const H\_list x, int& n, L\_list& first\_el, L\_list& el); – Работа со списком с обрамляющими скобками

void calc\_brackets(const H\_list x, int& n, L\_list& first\_el, L\_list& el); – Работа со списком без обрамляющих скобок

<b>№</b>	Тип	Имя	Назначение	
1	const H_list	X	Хранение иерархического списка	
2	int &	n	Количество атомов в иерархическом списке	

3	L list&	first el	Указатель на первый элемент	
5 L_list&	inst_ei	создающегося линейного списка		
	A I 1' 40	.1	Указатель на текущий элемент	
4 L_list&	el	создающегося линейного списка		

# Алгоритм работы:

### Шаг 1.

Вызов функции calculate(h, l, n). Если переданный ей иерархический список пуст, то указатель на первый элемент линейного списка получает значение NULL и анализ завершается; иначе переход к шагу 2.

### Шаг 2.

Вызов функции calc\_expression(x, n, first\_el, el). Работу функции описывает Шаг 3. Присваивание значение NULL полю next текущего элемента линейного списка. Завершение анализа.

### Шаг 3.

Если текущий элемент иерархического списка является атомом, то увеличение переменной п, отвечающей за количество атомов в списке, на 1, затем запись текущего элемента иерархического списка в линейный список; иначе вызов функции calc\_brackets(x, n, first\_el, el). Работу функции описывает Шаг 4.

### Шаг 4.

Если иерархический список не пуст, то вызов функции  $calc\_expression(head(x), n, first\_el, el)$  (см. Шаг 3), а затем функции  $calc\_brackets(tail(x), n, first\_el, el)$  (см. Шаг 4).

Примечание: после завершения анализа иерархический и линейный списки удаляются.

# Оценка эффективности алгоритма.

Алгоритм, реализованный в программе, имеет линейную зависимость от количества элементов иерархического списка, то есть сложность оценивается как O(n). Ввиду рекурсивного алгоритма рост занимаемой памяти растет линейно из-за создаваемых в функциях временных переменных.

# Тестирование программы.

Набор тестовых данных		Предполагае мые	Результаты выполнени	Линейный	Сравнительн
№	Данные	результаты, высчитанны е вручную	я программы	список	ый анализ
1	((((r))))	1	1	r	Ошибок нет
2	(a s y)	3	3	asy	Ошибок нет
3	(d y (t I) o p)	6	6	dytlop	Ошибок нет
4	(((y I u p) k y n w r) k o)	11	11	ylupkynwrko	Ошибок нет
5	0	0	0	-	Ошибок нет
6	Е	1	1	Е	Ошибок нет
7	(e)	1	1	e	Ошибок нет
8	((a p r o () (r o (g h) v k) e n) h g o r)	16	16	aprorohvkenh gor	Ошибок нет

### Выводы.

В ходе выполнения лабораторной работы была изучена такая структура данных как иерархические списки, а также рекурсивные методы ее обработки. Была реализована программа на C++, использующая иерархические списки, которая анализирует строку, подсчитывает количество атомов и составляет линейный список атомов.

### ПРИЛОЖЕНИЕ А

# ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <fstream>
using namespace std;
typedef char type;
struct list{
   type atom;
   list* next;
};
struct s expr;
struct hd and tl{
    s expr* hd;
    s expr* tl;
};
struct s expr{
   bool tag;
   union{
        type atom;
        hd and tl pair;
    } node;
};
typedef s expr* H list;
typedef list* L list;
bool isNull(const H list x);
H list head(const H list x);
H list tail(const H list x);
H list cons(const H list x, const H list y);
bool isAtom(const H list x);
H list make atom(const type x);
void destroy h(H list s);
void destroy l(L list b);
void read_expression(type prev_symbol, H_list& y, ifstream &infile);
void read brackets(H list& y, ifstream &infile);
void write expression(const H list x, ofstream &outfile);
void write_brackets(const H_list x, ofstream &outfile);
void output(H list& s, L list& b, ofstream &outfile, int &n);
void calculate(const H list x, L list& b, int &n);
void calc expression(const H list x, int & n, L list& first el, L list&
void calc brackets(const H list x, int & n, L list& first el, L list&
el);
int main(){
```

```
ifstream infile("input.txt");
    ofstream outfile("output.txt");
    H list h;
    L list l;
    int n = 0;
    type x;
    do
        infile >> x;
    while (x == ' ');
    read_expression(x, h, infile);
    calculate(h, l, n);
    output(h, l, outfile, n);
    destroy h(h);
    destroy 1(1);
    return 0;
}
bool isNull(const H_list x){
    return x == NULL;
H list head(const H list x) {
    if(x == NULL) {
        cerr << "! Head(Nil) \n";</pre>
        exit(1);
    }
    else
        if(isAtom(x)){
             cerr << "! Head(Atom) \n";</pre>
             exit(1);
        }
        else
            return x->node.pair.hd;
}
H_list tail(const H_list x){
    if(x == NULL) {
        cerr << "! Tail(Nil)\n";</pre>
        exit(1);
    else
        if(isAtom(x)){
             cerr << "! Tail(Atom)\n";</pre>
            exit(1);
        }
```

```
else
            return x->node.pair.tl;
}
H_list cons(const H_list x, const H_list y) {
    if(isAtom(y)){
        cerr << "! Cons(x,Atom)\n";</pre>
        exit(1);
    }
    else{
        H list p = new s expr;
        if(p != NULL) {
            p->tag = false;
            p->node.pair.hd = x;
            p->node.pair.tl = y;
            return p;
        }
        else{
            cerr << "! Exhausted memory\n";</pre>
            exit(1);
        }
    }
}
bool isAtom(const H list x){
    if(x == NULL)
        return false;
    else
        return (x->tag);
}
H_list make atom(const type x) {
    H list p = new s_expr;
    if(p != NULL) {
        p -> tag = true;
        p->node.atom = x;
    }
    else{
        cerr << "! Exhausted memory\n";</pre>
        exit(1);
    return p;
}
void destroy_h(H_list s){
    if(s != NULL) {
        if(!isAtom(s)){
             destroy_h(head(s));
             destroy h(tail(s));
```

```
delete s;
    }
}
void destroy_l(L_list b){
    L list tmp;
    while(b != NULL) {
        tmp = b->next;
        delete b;
        b = tmp;
    delete b;
}
void read_expression(type prev_symbol, H_list& y, ifstream &infile){
    if(prev symbol == ')'){
        cerr << " ! First symbol can't be )\n";</pre>
        exit(1);
    }
    else
        if(prev_symbol != '(')
            y = make atom(prev symbol);
        else
            read brackets(y, infile);
}
void read brackets(H list& y, ifstream &infile) {
    type x;
    H list H1, H2;
    if (!(infile >> x)){
        cerr << " ! Missing characters after (" << endl;</pre>
        exit(1);
    else{
        if(x == ')')
            y = NULL;
        else{
            read expression(x, H1, infile);
            read_brackets(H2, infile);
            y = cons(H1, H2);
        }
    }
}
void write expression(const H list x, ofstream &outfile){
    if (isNull(x)) {
        cout << " ()";
```

```
outfile << " ()";
    }
    else
        if (isAtom(x)){
            cout << ' ' << x->node.atom;
            outfile << ' ' << x->node.atom;
        }
        else{
            cout << " (";
            outfile << " (" ;
            write brackets(x, outfile);
            cout << " )";
            outfile << " )" ;
        }
}
void write brackets(const H list x, ofstream &outfile) {
    if (!isNull(x)){
        write expression(head(x), outfile);
        write brackets(tail(x), outfile);
    }
}
void output(H list &s, L list &b, ofstream &outfile, int& n) {
    cout << "Hierarchical list:";</pre>
    outfile << "Hierarchical list:";</pre>
    write expression(s, outfile);
    cout << endl << "Atoms: " << n ;</pre>
    outfile << endl << "Atoms: " << n ;
    cout << endl << "Linked list: ";</pre>
    outfile << endl << "Linked list:";</pre>
    if(b != NULL)
        while(b != NULL) {
            outfile << b->atom << " ";
            cout << b->atom << " ";</pre>
            b = b - > next;
        }
    else{
        cout << "()" << endl;
        outfile << "()" << endl;
    }
}
void calculate(const H list x, L list& first el, int& n){
    L_list el;
    if (isNull(x))
        first_el = NULL;
    else{
        calc expression(x, n, first el, el);
```

```
el->next = NULL;
   }
}
void calc_expression(const H list x, int& n, L list& first el, L list&
el) {
    if(isAtom(x)){
        n++;
        if(n == 1){
            el = new list;
            el->atom = x->node.atom;
            el->next = NULL;
            first el = el;
        }
        else{
           el->next = new list;
            el = el->next;
            el->atom = x->node.atom;
        }
    }
   else
        calc brackets(x, n, first el, el);
}
void calc_brackets(const H_list x, int& n, L_list& first_el, L_list&
el) {
    if (!isNull(x)){
        calc expression(head(x), n, first el, el);
        calc_brackets(tail(x), n, first_el, el);
    }
}
```