

1. ПРОГРАММИРОВАНИЕ РЕКУРСИВНЫХ АЛГОРИТМОВ

Цель: При освоении этого раздела студент должен познакомиться с основными понятиями и приемами рекурсивного программирования, получить навыки программирования рекурсивных процедур и функций на языке программирования C++.

Более подробно материал этого раздела представлен в [1, 8].

Рекурсивным называется объект, содержащий сам себя или определенный с помощью самого себя.

Мощность рекурсии связана с тем, что она позволяет определить бесконечное множество объектов с помощью конечного высказывания. Точно так же бесконечные вычисления можно описать с помощью конечной рекурсивной программы. Рекурсивные алгоритмы лучше всего использовать, когда решаемая задача, вычисляемая функция или обрабатываемая структура данных определены с помощью рекурсии.

Если процедура (функция) P содержит явное обращение к самой себе, она называется прямо рекурсивной. Если P содержит обращение к процедуре (функции) Q , которая содержит (прямо или косвенно) обращение к P , то P называется косвенно рекурсивной.

Многие известные функции могут быть определены рекурсивно. Например факториал, который присутствует практически во всех учебниках по программированию, а также наибольший общий делитель, числа Фибоначчи, степенная функция и др.

Рассмотрим использование рекурсии при программировании алгоритмов вычисления степенной функции.

1.1. Вычисление степенной функции

Степенная функция $f(a,n)=a^n$ (основание степени a – например, вещественное число, а показатель степени n – целое неотрицательное число):

$$f(a,n) \equiv \text{if } n = 0 \text{ then } 1 \text{ else } f(a,n-1) * a ,$$

(1.1)

или другой вариант

$$f(a,n) \equiv \text{if } n = 0 \text{ then } 1 \text{ else } (f^2(a, n \text{ div } 2)) * f(a, n \text{ mod } 2)$$

(1.2)

Учитывая, что $n \text{ mod } 2$ может принимать только значения 0 или 1, а $f(a,0) = 1$ и $f(a,1) = a$, получим еще один вариант.

$$f(a,n) \equiv \text{if } n = 0 \text{ then } 1 \text{ else if Even}(n) \text{ then } (f^2(a, n \text{ div } 2)) \text{ else } (f^2(a, n \text{ div } 2) * a)$$

2)) a , (1.3)

где $\text{Even}(n)$ — функция, возвращающая значение `True`, если n — четное.

Последнему определению (1.3) соответствует приведенная ниже программа, использующая рекурсивную функцию `power`.

```
// Пример: рекурсивное вычисление степени  $a^n$ 
// вариант 1
#include <iostream>
#include <windows.h>
using namespace std ;
int main ( )
{
    //для правильной кодировки русских букв:
    SetConsoleCP(1251);
    SetConsoleOutputCP(1251);

    float power (float, unsigned int);
    float a, y;
    unsigned int n;
    cout << "Введите вещественное a:" << endl ;
    cin >> a;
    cout << "Введено a:" << a << "\n" ;
    cout << "Введите показатель степени n >= 0 :" << endl ;
    cin >> n;
    cout << "Введено n >= 0 :" << n << "\n" ;
    //{n >= 0}
    y = power(a, n);
    //(y =  $a^n$ )
    cout << "Конец рекурсивного вычисления -\n" ;
    cout << "Вычислено " << a << "^" << n << " = " << y << " \n" ;
    return 0 ;
}
float power ( float a, unsigned int n)
{
    float p;
    if (n == 0) return 1;
    else {
        p = power (a, n/2);
        p = p*p;
        if ( n % 2) p = p*a;
        return p;
    };
}
```

Возможны и другие варианты рекурсивной реализации функции `power`.

Вариант 2.

```
float power2 ( float a, unsigned int n)
{
    float p;
    if (n == 0) return 1;
    else{
        p = power2 (a*a, n/2);
```

```

        if ( n % 2) p = p*a;
        return p;
    };
}

Вариант 3. С накопителем.
float power3 ( float a, unsigned int n, float b)
// accumulator b
{
    float p;
    if (n == 0) return b;
    else{
        if ( n % 2) p = power3 (a, n-1, b*a);
        else p = power3 (a*a, n/2, b);
        return p;
    };
}

```

Параметр *b* хранит значение степени на предыдущем шаге.

```

Вариант 4. С использованием «хвостовой» рекурсии
float power4 ( float a, unsigned int n, float b)
// accumulator + tail recursion !
{
    if (n == 0) return b;
    else{
        if ( n % 2) {b = b*a; n = n-1;}
        else {a = a*a; n = n/2;}
        return power4 (a, n, b);
    };
}

```

Вызов `power4` осуществляется на последнем шаге функции, при возвращении ее значения. Если в версии 3 использовались обращения к функции с разными значениями параметров в зависимости от четного или нечетного значения *n* на очередном шаге, то в версии 4 параметры вычисляются по-разному, но обращение к функции одинаковое. От этой версии уже 1 шаг до итеративной функции, приведенной ниже.

```

float power5 ( float a, unsigned int n) // not recursion
{
    float b = 1;
    while(n!=0) {
        if (n % 2) {b = b*a; n = n-1;}
        else {a = a*a; n = n/2;}
    }
    return b;
}

```

1.2. Взаимно-рекурсивные функции и процедуры. Синтаксический анализатор понятия скобок

Рассмотрим пример взаимной рекурсии, когда Р обращается к Q, а Q к Р. Пусть требуется построить синтаксический анализатор понятия скобки:

скобки::=квадратные / круглые
квадратные::=[круглые круглые] / +
круглые::=(квадратные квадратные) | –

В этом рекурсивном определении последовательности символов, называемой скобки, присутствуют две взаимно-рекурсивные части: квадратные определяются через круглые, и наоборот, круглые – через квадратные. В простейшем случае квадратные есть символ «+», а круглые есть символ «–». Другие примеры последовательностей, порожаемых этим рекурсивным определением:

‘[– –]’, ‘(++)’, ‘[(++)([–(++)][– –])]’, ‘(+[(++)([–(++)][([– –])–])])’.

Синтаксическим анализатором будем называть программу, которая определяет, является ли заданная (входная) последовательность символов скобками или нет. В случае ответа «нет» сообщается место и причина ошибки.

Реализуем основную часть этой программы как булевскую функцию Bracket, которая вызывает две другие (парные) булевские функции Round и Square, определяющие, является ли текущая подпоследовательность частью круглые или квадратные соответственно. Каждая из функций Round и Square в свою очередь вызывает парную к себе (Square и Round соответственно). Входная последовательность читается из файла. Вспомогательные сообщения квалифицируют ошибки в записи последовательности скобки в том случае, когда результат функции Bracket есть False. Для формирования этих сообщений будет использована процедура Error.

Функции Round и Square реализованы так, что они читают очередной символ входной последовательности и далее действуют в прямом соответствии с рекурсивными определениями частей круглые и квадратные соответственно. При этом в функции Bracket приходится читать первый символ входной последовательности дважды. Можно было бы избежать этого, используя «заглядывание вперед», однако такая реализация менее прозрачна.

// Program SyntaxAnalysisOfBracket;

// вариант с синхронным выводом входной строки (до места ошибки включительно)

```

/*      Определения (синтаксис)
      Bracket = скобки, Round = кругл, Square = квадрат
      скобки ::= квадрат | кругл
      квадрат ::= + | [кругл кругл]
      кругл ::= - | (квадр квадрат)
*/
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <iomanip>
#include <windows.h>
using namespace std ;

bool Bracket(ifstream &infile);
bool Round (ifstream &infile, char s);
bool Square (ifstream &infile, char s);
void Error (short k);

int main ( )
{
    setlocale (0,"Рус");           // для MVC++ 2010

    ifstream infile ("in_seq5.txt");
    if (!infile) cout << "Входной файл не открыт!" << endl;

    cout << "Анализатор скобок:" << endl;
    bool b = Bracket (infile);

    cout << endl;
    if (b) cout << "ЭТО СКОБКИ!" << endl;
    else cout << "НЕТ, ЭТО НЕ СКОБКИ!" << endl;

    system("PAUSE");
    return 0;
}

bool Round (ifstream &infile, char s)
// кругл ::= - | (квадр квадрат)
// s — текущий символ входной строки
{
    bool k;
    if (s == '-') { return true;}
    else if ( s == '(' )
        {
            //кругл ::= (квадр квадрат)
            if (infile >> s)
            {
                cout << s;
                k = Square (infile,s);
                if (k)
                {
                    if (infile >> s)
                    {
                        cout << s;
                        k = Square (infile,s);}
                    else {Error (5); return false;} // квадрат - пуст!
                }
            }
            else return false; //первый квадрат ошибочен
        }
}

```

```

        if (k) // оба квадр правильны
            if (infile >> s)
            {
                cout << s;
                return (s == ');
            }
            else {Error (6); return false;}
        else return false;
    }
    else { Error (5); return false;} // квадрат — пуст!
}
else { Error(7); return false;} // не — и не ( }
}
// end of Round

bool Square (ifstream &infile, char s)
// квадрат ::= + | [кругл кругл]
// s - текущий символ входной строки
{
    bool k;
    if (s == '+') return true;
    else if ( s == '[' )
    {
        //квадр ::= [кругл кругл]
        if (infile >> s)
        {
            cout << s;
            k = Round (infile,s);
            if (k)
            {
                if (infile >> s)
                {
                    cout << s;
                    k = Round (infile,s);
                }
                else {Error (8); return false;} // кругл — пуст!
            }
            else return false; //первый кругл ошибочен

            if (k) // оба кругл правильны
                if (infile >> s)
                {
                    cout << s;
                    return (s == ']');
                }
                else {Error (3); return false;}
            else return false;
        }
        else { Error (8); return false;} // кругл — пуст!
    }
    else { Error(4); return false;} // не + и не [ }
}
// end of Square

bool Bracket(ifstream &infile)
{
    char s;
    bool b;

```

```

b = false;
if (infile >> s)
{
    cout << s;
    if ((s == '+') || (s == '[')) b = Square (infile, s);
    else if ((s == '-') || (s == '(')) b = Round (infile, s);
    else Error(2); //недопустимый начальный символ
    infile >> s;
    if (b && !infile.eof()) Error(1); // лишние символы
    b = (b && infile.eof());
}
else Error (0); // пустая входная строка
return b;
}

void Error (short k)
{
    cout << endl << "err#" << k << endl;
    switch (k) {
        case 0: cout << "! - Пустая входная строка" << endl; break;
        //{Bracket}
        case 1: cout << "! - Лишние символы во входной строке" << endl; break;
        //{Bracket}
        case 2: cout << "! - Недопустимый начальный символ" << endl; break;
        //{Bracket}
        case 3: cout << "! - Отсутствует ']'." << endl; break;
        //{Square}
        case 4: cout << "! - Отсутствует '+' или '['." << endl; break;
        //{Square}
        case 5: cout << "! - Очередной квадрат — пуст." << endl; break;
        //{Round}
        case 6: cout << "! - Отсутствует ')'." << endl; break;
        //{Round}
        case 7: cout << "! - Отсутствует – или ('." << endl; break;
        //{Round}
        case 8: cout << "! - Очередной кругл — пуст." << endl; break;
        //{Square}
        default : cout << "! - ...";break;
                // ?
    };
}
// end of Error

```

1.3. Требования и рекомендации к выполнению задания:

Прежде чем приступить к выполнению задания этого раздела, рекомендуется ознакомиться с разделом 2 учебного пособия [1].

Задания к разделу Рекурсия представлены в **Приложении 1**. При выполнении задания необходимо:

1. проанализировать полученное задание, выделив рекурсивно определяемые информационные объекты и (или) действия;
2. разработать программу, использующую рекурсию;
3. сопоставить рекурсивное решение с итеративным решением задачи;
4. сделать вывод о целесообразности и эффективности рекурсивного решения данной задачи.

ПРИЛОЖЕНИЕ 1. ЗАДАНИЯ К РАЗДЕЛУ РЕКУРСИЯ

1. Для заданных неотрицательных целых n и m вычислить (рекурсивно) биномиальные коэффициенты, пользуясь их определением:

$$C_n^m = \begin{cases} 1, & \text{если } m = 0, n > 0 \text{ или } m = n \geq 0, \\ 0, & \text{если } m > n \geq 0, \\ C_{n-1}^{m-1} + C_{n-1}^m & \text{в остальных случаях.} \end{cases}$$

2. Задано конечное множество имен жителей некоторого города, причем для каждого из жителей перечислены имена его детей. Жители X и Y называются *родственниками*, если (а) либо X – ребенок Y , (б) либо Y – ребенок X , (в) либо существует некоторый Z , такой, что X является родственником Z , а Z является родственником Y . Перечислить все пары жителей города, которые являются родственниками.

3. Имеется n городов, пронумерованных от 1 до n . Некоторые пары городов соединены дорогами. Определить, можно ли попасть по этим дорогам из одного заданного города в другой заданный город. Входная информация о дорогах задается в виде последовательности пар чисел i и j ($i < j$ и $i, j \in 1..n$), указывающих, что i -й и j -й города соединены дорогами.

4. Напечатать все перестановки заданных n различных натуральных чисел (или символов).

5. Функция $f(n)$ определена для целых положительных чисел:

$$f(n) = \begin{cases} 1, & \text{если } n = 1, \\ \sum_{i=2}^n f(n \operatorname{div} i), & \text{если } n \geq 2. \end{cases}$$

Вычислить $f(k)$ для $k = 15, 16, \dots, 30$.

6. Построить синтаксический анализатор для понятия *простое выражение*.

простое_выражение ::= *простой_идентификатор* |

(*простое_выражение* *знак_операции* *простое_выражение*)

простой_идентификатор ::= буква

знак_операции ::= $-$ | $+$ | $*$

7. Построить синтаксический анализатор для понятия *вещественное число*.

вещественное_число ::= *целое_число* . *целое_без_знака* |

целое_число . *целое_без_знака* *Е* *целое_число* |

целое_число *Е* *целое_число*

целое_без_знака ::= *цифра* | *цифра* *целое_без_знака*

целое_число ::= *целое_без_знака* | $+$ *целое_без_знака* | $-$ *целое_без_знака*

8. Построить синтаксический анализатор для понятия *простое логическое*.

простое_логическое ::= TRUE | FALSE | *простой_идентификатор* |

NOT *простое_логическое* |

(*простое_логическое* *знак_операции* *простое_логическое*)

простой-идентификатор ::= буква

знак-операции ::= AND | OR

9. Разработать программу, которая по заданному *простому_логическому* выражению (определение понятия см. в предыдущей задаче), не содержащему вхождений простых идентификаторов, вычисляет значение этого выражения.

10. Построить синтаксический анализатор для определяемого далее понятия *константное_выражение*.

константное_выражение ::= *ряд_цифр* |

константное_выражение *знак_операции* *константное_выражение*

знак_операции ::= + | - | *

ряд_цифр ::= *цифра* | *цифра* *ряд_цифр*

11. Написать программу, которая по заданному (см. предыдущее задание) *константному_выражению* вычисляет его значение либо сообщает о переполнении (превышении заданного значения) в процессе вычислений.

12. Построить синтаксический анализатор для понятия *скобки*.

скобки ::= *квадратные* | *круглые* | *фигурные*

квадратные ::= [*круглые* *фигурные*] | +

круглые ::= (*фигурные* *квадратные*) | -

фигурные ::= { *квадратные* *круглые* } | 0

13. Построить синтаксический анализатор для понятия *скобки*.

скобки ::= A | *скобка* *скобки*

скобка ::= (*В* *скобки*)

14. Построить синтаксический анализатор для понятия *скобки*.

скобки ::= A | (*В* *скобки* *скобки*)

15. Построить синтаксический анализатор для понятия *скобки*.

скобки ::= A | A (*ряд_скобок*)

ряд_скобок ::= *скобки* | *скобки* ; *ряд_скобок*

16. Построить синтаксический анализатор для понятия *скобки*.

скобки ::= A | B | (*скобки* *скобки*)

17. Функция Φ преобразования текста определяется следующим образом (аргумент функции – это текст, т. е. последовательность символов): $\Phi(\gamma)\beta$, если

$$\Phi(\alpha) = \begin{cases} \alpha = \beta/\gamma & \text{и текст } \beta \text{ не содержит вхождений символа «/»,} \\ \alpha, & \text{если в } \alpha \text{ нет вхождений символа «/».} \end{cases}$$

Например: $\Phi(\langle \text{ла/ска} \rangle) = \langle \text{скала} \rangle$, $\Phi(\langle \text{б/ру/с} \rangle) = \langle \text{сруб} \rangle$, $\Phi(\langle \text{ца/ри/ца} \rangle) = \langle \text{царица} \rangle$, $\Phi(\langle \text{ум/ри/ва/к/а} \rangle) = \langle \text{аквариум} \rangle$. Реализовать функцию Φ рекурсивно.

18. Пусть определена функция Φ преобразования целочисленного вектора α :

$$\Phi(\alpha) = \begin{cases} \alpha, & \text{если } \|\alpha\| = 1, \\ ab, & \text{если } \|\alpha\| = 2, \alpha = ab \text{ и } a \leq b, \\ ba, & \text{если } \|\alpha\| = 2, \alpha = ab \text{ и } b < a, \\ \Phi(\beta)\Phi(\gamma), & \text{если } \|\alpha\| > 2, \alpha = \beta\gamma, \text{ где } \|\beta\| = \|\gamma\| \text{ или } \|\beta\| = \|\gamma\| + 1. \end{cases}$$

Например: $\Phi(1,2,3,4,5) = 1,2,3,4,5$; $\Phi(4,3,2,1) = 3,4,1,2$; $\Phi(4,3,2) = 3,4,2$. Отметим, что функция Φ преобразует вектор, не меняя его длину. Реализовать функцию Φ рекурсивно.

19. Функция Φ преобразования целочисленного вектора α определена следующим образом:

$$\Phi(\alpha) = \begin{cases} \alpha, & \text{если } \|\alpha\| \leq 2, \\ \Phi(\beta)\Phi(\gamma), & \text{если } \alpha = \beta\gamma, \|\beta\| = \|\gamma\|, \|\alpha\| > 2, \\ \Phi(\beta a) \Phi(a \gamma), & \text{если } \alpha = \beta a \gamma, \|\beta\| = \|\gamma\|, \|\alpha\| > 2, \|a\| = 1. \end{cases}$$

Например: $\Phi(1,2,3,4,5) = 1,2,2,3,3,4,4,5$; $\Phi(1,2,3,4,5,6) = 1,2,2,3,4,5,5,6$;
 $\Phi(1,2,3,4,5,6,7) = 1,2,3,4,4,5,6,7$; $\Phi(1,2,3,4,5,6,7,8) = 1,2,3,4,5,6,7,8$. Отметим, что функция Φ может удлинять вектор. Реализовать функцию Φ рекурсивно.

20. Построить синтаксический анализатор понятия *список_параметров*.

список_параметров ::= *параметр* | *параметр* , *список_параметров*

параметр ::= *имя=цифра* *цифра* / *имя*=(*список_параметров*)

имя ::= *буква* *буква* *буква*

21. Построить синтаксический анализатор для понятия *скобки*.

скобки ::= *квадратные* / *круглые*

квадратные ::= [[*квадратные*] (*круглые*)] / *В*

круглые ::= ((*круглые*) [*квадратные*]) / *А*

22. Построить синтаксический анализатор для определенного далее понятия *логическое_выражение*.

логическое_выражение ::= TRUE | FALSE | *идентификатор* /
NOT (*операнд*) | *операция* (*операнды*)

идентификатор ::= *буква*

операция ::= AND | OR

операнды ::= *операнд* | *операнд* , *операнды*

операнд ::= *логическое_выражение*

23. Разработать программу, которая, имея на входе заданное (см. предыдущее задание) *логическое_выражение*, не содержащее вхождений идентификаторов, вычисляет значение этого выражения и печатает само выражение и его значение.

24. Построить синтаксический анализатор для понятия *текст_со_скобками*.

текст_со_скобками ::= *элемент* | *элемент* *текст_со_скобками*

элемент ::= *А* | *В* | (*текст_со_скобками*) | [*текст_со_скобками*] |
{ *текст_со_скобками* }

25. Построить синтаксический анализатор для параметризованного понятия *скобки(T)*, где *T* – заданное конечное множество, а круглые скобки «(» и «)» не являются терминальными символами, а отражают зависимость определяемого понятия от параметра *T*.

скобки(T) ::= *элемент(T)* | *список(скобки(T))*

список(E) ::= *N* / [*ряд(E)*]

ряд(E) ::= *элемент(E)* / *элемент(E)* *ряд(E)*