

Лабораторная работа №1. Рекурсивные функции

Цель работы: изучить способы реализации алгоритмов с использованием рекурсии.

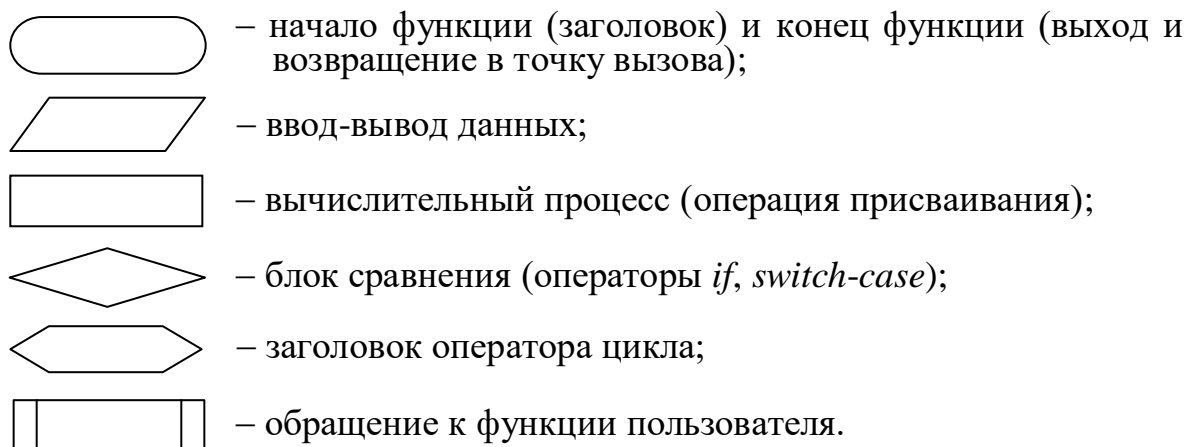
1.1. Краткие теоретические сведения

Рекурсия – это способ организации вычислительного процесса, при котором функция в ходе выполнения, входящих в нее операторов обращается сама к себе. Классическим примером является вычисление факториала $n!$ ($n > 0$):

```
double Faktorial_R (int n) {
    if (n < 2) return 1;           // Условие окончания рекурсии
    else return n* Faktorial_R (n-1); // Рекурсивное обращение к функции
}
```

При выполнении правильно организованной рекурсивной функции осуществляется последовательный переход от текущего уровня организации алгоритма к нижнему уровню, в котором будет получено *нерекурсивное* решение задачи (в приведенном примере при $n < 2$), т.е. не требующее дальнейшего обращения к функции.

При описании алгоритмов используем следующие стандартные фигуры блок-схем:



1.2. Пример выполнения задания

Написать программу вычисления факториала **положительного** числа n , содержащую функции пользователя с рекурсией и без рекурсии.

1.2.1. Реализация задания в оконном приложении

Вид формы и полученные результаты представлены на рис. 1.1. Компонента *Edit1* используется для ввода n , а компоненты *Edit2* и *Edit3* – для вывода результатов.

Листинг программы может иметь следующий вид:

Блок-схема функции-обработчика *Button1Click* представлена на рис. 1.2.

```

        ...
        double Faktorial(int);
        double Faktorial_R(int);
//----- Кнопка START -----
void __fastcall TForm1::Button1Click(TObject *Sender)
{
    int n = StrToInt(Edit1->Text);
    switch(RadioGroup1->ItemIndex) {
        case 0:
            Edit2->Text = FloatToStrF(Faktorial_R(n), ffFixed, 8, 1);
            break;
        case 1:
            Edit3->Text = FloatToStrF(Faktorial(n), ffFixed, 8, 1);
            break;
    }
}
//----- Функция без рекурсии -----
double Faktorial(int n)
{
    double f = 1;
    for (int i = 1; i <= n; i++) f *= i;
    return f;
}
//----- Рекурсивная функция -----
double Faktorial_R(int n)
{
    if (n < 2) return 1;
    else
        return n*Faktorial_R(n-1);
}

```

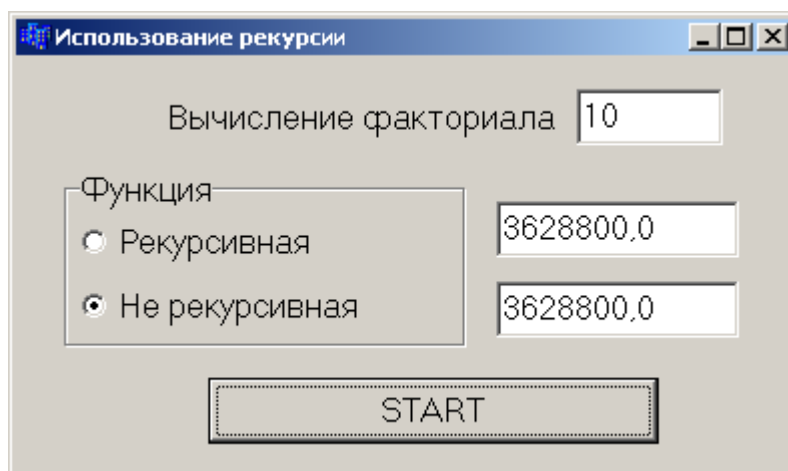


Рис. 1.1

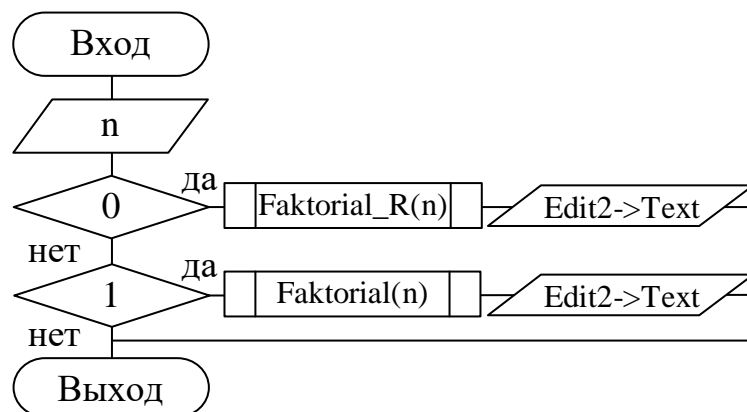


Рис. 1.2

Блок-схемы функций пользователя *Faktorial_R* и *Faktorial* представлены на рис. 1.3.

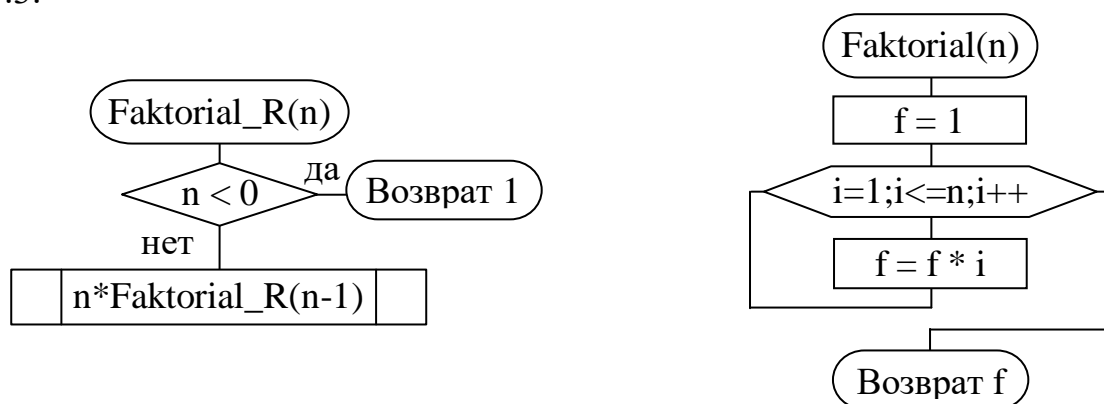


Рис. 1.3

1.2.2. Реализация задания в консольном приложении

Тексты функций пользователя смотрите в предыдущем примере, а листинг основной функции может иметь следующий вид:

```

...
#include <iostream.h>
#include <iomanip.h>                // Для использования setprecision(n)
...
double Faktorial(int);
double Faktorial_R(int);
void main(void)
{
    int n, kod;
    while(true) {                  // Бесконечный цикл
        cout << "\n Recurs - 0\n Simple - 1\n Else - Exit\t";
        cin >> kod;
        if (kod < 0 || kod > 1) return;
        cout << "\tInput n ";
        cin >> n;
        switch(kod) {
            case 0:

```

```

        cout << setprecision(10) << "\tRecurs = " << Faktorial_R(n) << endl;
    break;
    case 1:
        cout << setprecision(10) << "\tSimple = " << Faktorial(n) << endl;
    break;
}
}
}

```

Результаты выполнения программы представлены на рис. 1.4:

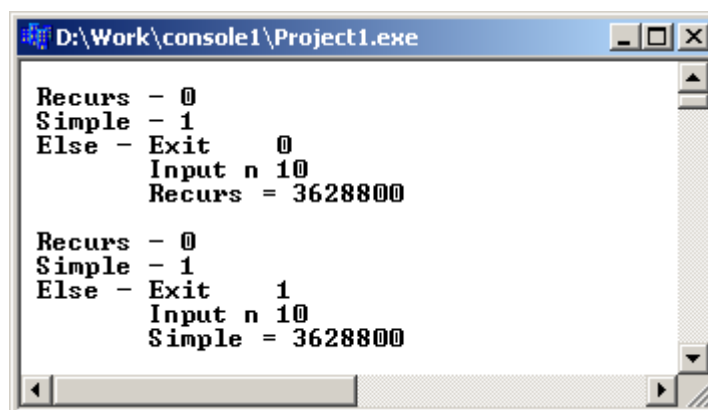


Рис. 1.4

1.3. Индивидуальные задания

Составить алгоритм в виде блок-схемы, написать и отладить поставленную задачу с использованием рекурсивной и обычной функций. Сравнить полученные результаты.

1. Для заданного целого десятичного числа N получить его представление в p -ичной системе счисления ($p < 10$).

2. В упорядоченном массиве целых чисел a_i ($i = 1, \dots, n$) найти номер находящегося в массиве элемента s , используя метод двоичного поиска.

3. Найти наибольший общий делитель чисел M и N , используя теорему Эйлера: если M делится на N , то $\text{НОД}(N, M) = N$, иначе $\text{НОД}(N, M) = (M \% N, N)$.

4. Числа Фибоначчи определяются следующим образом: $Fb(0) = 0$; $Fb(1) = 1$; $Fb(n) = Fb(n-1) + Fb(n-2)$. Определить $Fb(n)$.

5. Найти значение функции Аккермана $A(m, n)$, которая определяется для всех неотрицательных целых аргументов m и n следующим образом:

$$A(0, n) = n + 1;$$

$$A(m, 0) = A(m-1, 1); \text{ при } m > 0;$$

$$A(m, n) = A(m-1, A(m, n-1)); \text{ при } m > 0 \text{ и } n > 0.$$

6. Найти методом деления отрезка пополам минимум функции $f(x) = 7\sin^2(x)$ на отрезке $[2, 6]$ с заданной точностью ε (например 0,01).

7. Вычислить значение $x = \sqrt{a}$, используя рекуррентную формулу $x_n = \frac{1}{2} \left(x_{n-1} + \frac{a}{x_{n-1}} \right)$, в качестве начального значения использовать $x_0 = 0,5 \cdot (1 + a)$.

8. Найти максимальный элемент в массиве a_i ($i=1, \dots, n$), используя очевидное соотношение $\max(a_1, \dots, a_n) = \max[\max(a_1, \dots, a_{n-1}), a_n]$.

9. Вычислить значение $y(n) = \sqrt{1 + \sqrt{2 + \dots + \sqrt{n}}}$.

10. Найти максимальный элемент в массиве a_i ($i=1, \dots, n$), используя соотношение (деления пополам) $\max(a_1, \dots, a_n) = \max[\max(a_1, \dots, a_{n/2}), \max(a_{n/2+1}, \dots, a_n)]$.

11. Вычислить значение $y(n) = \frac{1}{n + \frac{1}{(n-1) + \frac{1}{(n-2) + \frac{1}{\dots + \frac{1}{1 + \frac{1}{2}}}}}}$.

12. Вычислить произведение четного количества n ($n \geq 2$) сомножителей следующего вида:

$$y = \left(\frac{2}{1} \cdot \frac{2}{3} \right) \cdot \left(\frac{4}{3} \cdot \frac{4}{5} \right) \cdot \left(\frac{6}{5} \cdot \frac{6}{7} \right) \cdot \dots$$

13. Вычислить $y = x^n$ по следующему правилу: $y = (x^{n/2})^2$, если n четное и $y = x \cdot y^{n-1}$, если n нечетное.

14. Вычислить значение $C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$ (значение $0! = 1$).

15. Вычислить $y(n) = \frac{1}{1 + \frac{1}{1 + \frac{1}{1 + \frac{1}{\dots}}}}$, n задает число ступеней.

16. В заданном массиве заменить все числа, граничащие с цифрой «1», нулями.