НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ЯДЕРНЫЙ УНИВЕРСИТЕТ «МИФИ» Кафедра информатики и процессов управления (№17)

Дисциплина «Информатика» (основной уровень), 1-й курс, 1-й семестр.

Методические указания

Тематическое занятие 10 **Рекурсия.**

Содержание

Рекурсия	1
Понятие рекурсии	1
Разбор рекурсии на примере	2
Глубина и уровень рекурсии	3
Таблица трассировки	3
Недостатки и достоинства рекурсии	
Формы рекурсивных функций	4
Условие останова	
Структуры рекурсивных функций	
Упражнения	5
Упражнение 10.1	
Упражнение 10.2	

Рекурсия

Понятие рекурсии

Рекурсивным называется объект, который частично определяется через самого себя. В программировании на языке С *рекурсия* – способ организации вычислительного процесса, при котором функция вызывает сама себя.

Рекурсивные определения широко используются во многих областях, особенно в математике.

Рассмотрим функцию факториала n!. Как правило, ее определяют как произведение первых n целых чисел:

$$n! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot n$$

Такое произведение можно вычислить с использованием итеративной конструкции цикла (это решение приводилось ранее, см. *тематическое занятие 3*):

```
#include <stdio.h>
int main(void) {
    int n, i;
    long int fact=1;
    printf("Input n:");
    scanf("%d", &n);
```

Однако существует также другое (рекурсивное) определение факториала, в котором используется *рекуррентная* формула:

```
(1) 0! = 1
(2) для любого n > 0 n! = n · (n - 1)!
```

Этому определению факториала соответствует программа, использующая рекурсивную функцию, которая вызывает сама себя:

```
#include <stdio.h>
long int fact(int i);
int main(void) {
    int n;
    printf("Input n:");
    scanf("%d", &n);
    printf("Factorial n!=%ld\n", fact(n));
    return 0;
}
long int fact(int i) {
    if (i==1) /* условие останова */
        return 1;
    else
        return i*fact(i-1); /* рекурсивный вызов */
}
```

Следует обратить внимание, что здесь совсем **нет операторов цикла.** При этом операция умножения будет **повторяться** n—1 раз, поскольку функция fact вызывает саму себя n—1 раз.

Заметьте, что использование рекурсии позволяет легко (почти дословно) запрограммировать вычисления по рекуррентным формулам.

Разбор рекурсии на примере

Разберем подробнее приведенный пример рекурсивного вычисления факториала n!.

При каждом *рекурсивном вызове* fact (i-1) выполнение текущей функции приостанавливается, но ее переменные не удаляются из памяти. Происходит новый вызов функции, для переменных которой также выделятся память, и так далее. Образуется последовательность прерванных процессов, из которых выполняется всегда последний. Передаваемый в функцию параметр каждый раз уменьшается на 1.

Когда параметр станет равным 1, выполнится условие останова i==1. Рекурсивные вызовы закончатся, и функция вернет значение равное 1 (return 1;). Текущий вызов функции окажется последним. Затем в обратном порядке последовательно закончат работу все остальные вызванные функции.

Последняя завершенная функция (она же — первая вызванная) вернет результат, который будет выведен на экран стандартной функцией printf.

Глубина и уровень рекурсии

Максимальное число рекурсивных вызовов функции без возвратов называется *глубиной* рекурсии. Число рекурсивных вызовов в каждый конкретный момент времени называется *текущим уровнем* рекурсии.

В рассмотренном примере, если пользователь ввел число n=5, то общее количество вызовов функции fact равно 5, а глубина рекурсии (количество рекурсивных вызовов) равна 4. При первом вызове функции fact (в качестве одного из параметров функции printf) текущий уровень рекурсии считается равным нулю, т.к. функция еще не успела вызвать саму себя.

Поскольку имена параметров и локальных переменных не меняются при каждом рекурсивном вызове, то воспользоваться значением некоторой переменной i-го уровня рекурсии можно, находясь только на этом i-м уровне. В рассмотренном примере у функции fact нет локальных переменных, но есть параметр i, область видимости которого соответствует данному правилу.

Таблица трассировки

Для демонстрации действий, выполняемых рекурсивной функцией, используют *таблицу трассировки* значений ее параметров по уровням рекурсии.

В рассмотренном примере рекурсивного вычисления факториала действия выполняются на рекурсивном возврате, и при вводе пользователем n=5 таблица трассировки:

Текущий уровень рекурсии	Рекурсивный спуск	Рекурсивный возврат
0	Ввод : n=5 fact(5)	Вывод : n!=120 ▲
1	i=5 fact(4)	return 5*24; (fact=120)
2	i=4 fact(3)	return 4*6; (fact=24)
3	i=3 fact(2)	return 3*2; (fact=6)
4	i=2 fact(1)	return 2*1; (fact=2)
5	i=1 return	n 1; (fact=1)

Недостатки и достоинства рекурсии

Для каждого нового рекурсивного вызова функции выделяется память, которая освобождается только после достижения всей глубины рекурсии. Поэтому выполнение рекурсивных функций требует значительно большего объема оперативной памяти во время выполнения программы, чем нерекурсивных. Если глубина рекурсии очень велика, то это может привести к переполнению памяти.

К тому же рекурсивные алгоритмы не дают выигрыша в быстродействии, а, как правило, выполняются **медленнее**.

Однако код программы с рекурсией обычно компактнее, и его значительно легче писать и дорабатывать. Рекурсия удобна при работе с рекурсивно определенными алгоритмами и структурами данных.

Формы рекурсивных функций

Условие останова

Рекурсивное определение позволяет с помощью конечного выражения определить бесконечное множество объектов. А с помощью рекурсивного алгоритма можно определить **бесконечное вычисление**, причем алгоритм не будет содержать повторений фрагментов кода.

Рекурсивные функции, не содержащие *условия останова* - *прекращения рекурсивных вызовов,* – приводят к бесконечным процессам.

Например:

```
#include <stdio.h>
void endless(void);
int main(void) {
    endless();
    return 0;
}
void endless(void) {
    printf("Функция вызвана. Снова вызываем функцию:\n");
    endless();
}
```

Действие программы прервется, когда будет исчерпана вся свободная память. Использовать подобные рекурсивные функции **невозможно** из-за ограниченности оперативной памяти.

Поэтому **главное требование** к рекурсивным функциям заключается в том, что **вызов рекурсивной функции должен выполняться по условию, которое на каком-то уровне рекурсии станет ложным.**

Если это условие истинно, то *рекурсивный спуск* продолжается. А если условие становится ложным, то спуск заканчивается и начинается поочередный *рекурсивный возврат* из всех вызванных на данный момент копий рекурсивной функции.

Структуры рекурсивных функций

Структура рекурсивной функции может принимать **три** различные формы. Рассмотрим их на примере функции rec() без параметров, которая не возвращает никакого значения.

1) Выполнение действий на рекурсивном спуске

3) Выполнение действий как на рекурсивном спуске, так и на рекурсивном возврате

Многие задачи безразличны к тому, какая форма рекурсивных функций используется. Но существуют классы задач, при решении которых требуется сознательно управлять ходом работы рекурсивных функций.

Упражнения

Упражнение 10.1

Приведенную программу рекурсивного вычисления факториала дополнить выводом таблицы трассировки на экран. Обязательные поля таблицы: текущий уровень рекурсии, значения на рекурсивном спуске, значения на рекурсивном возврате.

Упражнение 10.2

Составить программу, которая, используя рекурсивную функцию, находит значение данной функции для любых целых неотрицательных аргументов n и a:

$$R(n,a) = \underbrace{\sqrt{a + \sqrt{a + \ldots + \sqrt{a}}}}_{n\text{-корней}}$$

Вывести на экран таблицу трассировки.