МИНОБРНАУКИ РОССИИ ФГБОУ ВО «СГУ ИМЕНИ Н. Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

РЕКУРСИВНЫЕ АЛГОРИТМЫ. УПР 3.2

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА

студента 3 курса 331 группы			
направления 10.05.01 — Компьютерная безопасность			
факультета КНиИТ			
Никитина Арсения Владимировича			
Проверил			

доцент

А. Н. Гамова

СОДЕРЖАНИЕ

BB	ЕДЕНИЕ	3
1	Постановка задачи	4
2	Рекурсисный объект	5
3	Описание алгоритма получения всех перестановок множеста	6
4	Результаты тестирования программы	7
5	Программная реализация алгоритма	8
6	Оценка работы алгоритма	10
ЗА	КЛЮЧЕНИЕ	11

введение

В данной работе будут рассмотрены принципы рекурсивных алгоритмов, в частности алгоритма получения всех возможных перестановок элементов заданного множества без использования дополнительной памяти.

1 Постановка задачи

Напишите процедуру формирования на том же местое всех n! перестановок для n элементов $a_1, ..., a_n$, то есть без дополнительного массива. После формирования очередной перестановки можно, например, обратиться к процедуре Q (с параметром), которая напечатает полученную перестановку.

Указание: задачу формирования всех перестановок элементов $a_1,...,a_m$ можно считать состоящей из m подзадач формирования всех перестановок для элементов $a_1,...,a_{m-1}$, за которыми сделует a_m . Причем в i-й подзадаче вначале меняются местами элементы a_1 и a_m

2 Рекурсисный объект

Рекурсивным называется объект, частично состоящий или определяемый с помощью самого себя.

Мощность рекурсивного определения заключается в том, что оно позволяет с помощью конечного высказывания определить бесконечное вычисление, причем программа не будет содержать явных повторений. Однако рекурсивные алгоритмы лучше всего использовать, если в решаемой задаче, вычисляемой функции или структуре обрабатываемых данных рекурсия уже присутствует явно. В общем виде рекурсивную программу P можно выразить как некоторую композицию P из множества операторов S (не содержащих P) и самой P:

$$P = P[S, P]$$

Для выражения рекурсивных программ необходимо и достаточно иметь понятие процедуры или подрограммы, поскольку они позволяют дать любому оператору имя, с помощью которого к нему можно обращаться. Если некоторая процедура P содержит явную ссылку на саму себя, то ее называют *прямо рекурсивной*. Если же P ссылается на другую процедуру Q, содержащую (прямую или косвенную) ссылку на P, то P называют *косвенно рекурсивной*.

Подобно операторам цикла, рекурсивные процедуры могут приводить к незаканчивающимся вычислениям, и, поэтому на эту проблему следует особо обратить внимание. Очевидно основное требование, чтобы рекурсивное обращение к P управлялось некоторым условием B, которое в какой-то момент становится ложным.

3 Описание алгоритма получения всех перестановок множеста

Как и было сказано в указании к реализации алгоритма, для того, что- бы не было лишних затрат по памяти, можно сразу выводить текущую перестановку в консоль, что и реализовано с помощью вспомогательной функции $ptint_permuration$. Данная функция получает массив, в котором переставлены некоторые элементы и выводит в консоль порядковый номер текущей перестановки (благодаря глобальной переменной current), а также саму перестановку $current_permutation$. Данную функцию требуется вызвать до вызова основной рекурсивной функции $next_permutation$ для того, чтобы вывести в консоль самую первую пеерстановку.

Самая первая перестановка получается путем сортировки входного множества.

Затем происходит единственный вызов из основной части программы рекусивной функции $next_set$ от отсортированного множества и от его размера.

Абсолютно все перестановки получаются в лексикографическом порядке. Итак, алгоритм получения всех перестановок выглядит следующим образом:

- 1. Необходимо просмотреть текущую перестановку справа налево и при этом следить за тем, чтобы каждый следующий элемент перестановки (элемент с большим номером) былне более чем предыдущий (элемент с меньшим номером). Как только данное соотношение будет нарушено необходимо остановиться и отметить текущее число (позиция 2).
- 2. Снова просмотреть пройденный путь справа налево пока не дойдем до первого числа, которое больше чем отмеченное на предыдущем шаге.
- 3. Затем нужно поменять местами два полученных элемента.
- 4. Теперь в части массива, которая размещена справа от позиции 1 надо отсортировать все числа в порядке возрастания.
- 5. Поскольку до этого они все были уже записаны в порядке убывания необходимо эту часть подпоследовательность просто перевернуть.
- 6. Затем просходит вызов процедуры печати в консоль полученной перестановки.
- 7. Затем рекурсивный вызов функции получения следующией перестаноки.

4 Результаты тестирования программы

```
Введите количество элементов множества
Введите последовательно без пробелов п элементов
Исходное множество: 32, 45, 54, 65
Всевозможные перестановки множества:
1: 32, 45, 54, 65
2: 32, 45, 65, 54
3: 32, 54, 45, 65
4: 32, 54, 65, 45
5: 32, 65, 45, 54
6: 32, 65, 54, 45
7: 45, 32, 54, 65
8: 45, 32, 65, 54
9: 45, 54, 32, 65
10: 45, 54, 65, 32
11: 45, 65, 32, 54
12: 45, 65, 54, 32
13: 54, 32, 45, 65
14: 54, 32, 65, 45
15: 54, 45, 32, 65
16: 54, 45, 65, 32
17: 54, 65, 32, 45
18: 54, 65, 45, 32
19: 65, 32, 45, 54
20: 65, 32, 54, 45
21: 65, 45, 32, 54
22: 65, 45, 54, 32
23: 65, 54, 32, 45
24: 65, 54, 45, 32
```

Рисунок 1

5 Программная реализация алгоритма

```
1 a = []
 2
 3
 4
   def swap(a, i, j):
        temp = a[i]
 5
 6
        a[i] = a[j]
 7
        a[j] = temp
 8
   current = 1
10
   def print_permutation(current_permutation):
11
            global current
12
            print(f '{current}: ', end='')
13
14
            print(*current_permutation, sep=', ')
15
            current += 1
16
17
18
   def next_set(a, n):
19
20
        j = n - 2
        while j != -1 and a[j] >= a[j+1]:
21
22
            j -= 1
23
24
        if j == -1:
25
            return
26
27
        k = n - 1
        while a[j] >= a[k]:
28
            k -= 1
29
30
        swap(a, j, k)
31
        1 = j + 1
32
        r = n - 1
33
34
        while l < r:
35
            swap(a, 1, r)
36
            1 += 1
37
            r -= 1
38
        print_permutation(a)
        return next_set(a, n)
39
40
```

```
41
42 print('Введите количество элементов множества')
43 n = int(input())
44
   print(f'Bведите последовательно без пробелов п элементов')
45
   a = sorted(list(map(lambda x: int(x), input().split())))
46
47
48 print('Исходное множество: ', end='')
   print(*a, sep=', ')
49
50 print('Всевозможные перестановки множества:')
51
52
53 print_permutation(a)
54 next_set(a, n)
```

6 Оценка работы алгоритма

Тут пока что пусто :)

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Тут тоже..