

## Алгоритмы и структуры данных – Практическая работа №4 [Задачи 45-49]

45. Напишите программу конвертации количества лет из Арабских чисел в Римские. Количество лет в диапазоне  $1 < n < 10000$ .

46. Напишите программу конвертации количества лет из Римских чисел в Арабские. Количество лет в диапазоне  $1 < n < 10000$ .

---

47. На вход подается число N - количество чисел для случайной генерации. Полученный массив чисел необходимо отсортировать в формате Змейки.

```
Пр. Исходный массив
array = [[1,2,3],
[4,5,6],
[7,8,9]]
snail(array) #=> [1,2,3,6,9,8,7,4,5]
array = [[1,2,3],
[8,9,4],
[7,6,5]]
snail(array) #=> [1,2,3,4,5,6,7,8,9]
```

48.  $u(0) = 1$ . На вход подается  $x$ .  $y = 2 \cdot x + 1$ ,  $z = 3 \cdot x + 1$ . Следовательно  $u = [1, 3, 4, 7, 9, 10, 13, 15, 19, 21, 22, 27, \dots]$ . Напишите программу которая создаст ряд чисел  $u$  без дубликатов.

49. Задания 19 - Часть 2. Задана система уравнений:

```
```java
1) fib(0) = 1
2) fib(1) = 1
3) fib(n + 2) = fib(n) + fib(n + 1), if n + 2 > 1
```
```

Итак, первый шаг — попытаться найти определение хвостовой рекурсии. Для этого мы пытаемся записать обе части уравнения 3) в одной и той же форме. В настоящее время левая часть уравнения содержит один член, тогда как правая часть представляет собой сумму двух членов. Первая

попытка состоит в том, чтобы добавить  $\text{fib}(n + 1)$  к обеим частям уравнения: 3)  $\rightarrow \text{fib}(n + 1) + \text{fib}(n + 2) = \text{fib}(n) + 2 * \text{fib}(n + 1)$

Две части уравнения выглядят гораздо более похожими, но все же есть существенное различие, которое представляет собой коэффициент при втором члене каждой части. В левой части уравнения это 1, а в правой — 2. Чтобы исправить это, мы можем ввести переменную b: 3)  $\rightarrow \text{fib}(n + 1) + b * \text{fib}(n + 2) = b * \text{fib}(n) + (b + 1) * \text{fib}(n + 1)$

Заметим, что коэффициенты первого слагаемого не совпадают (с 1 которая слева и b - которая справа), поэтому введем переменную a: 3)  $\rightarrow a * \text{fib}(n + 1) + b * \text{fib}(n + 2) = b * \text{fib}(n) + (a + b) * \text{fib}(n + 1)$

Теперь у нас сформированы две одинаковые части которые можно привести к уравнению F:  $F(a, b, n) = a * \text{fib}(n) + b * \text{fib}(n + 1)$

Соответственно уравнение №3 теперь имеет вид:  $F(a, b, n + 1) = F(b, a + b, n)$

Теперь возможно сформировать, по определению F и fib: 4)  $\rightarrow F(a, b, 0) = a * \text{fib}(0) + b * \text{fib}(1) = a + b$

Соответственно 5)  $\rightarrow \text{fib}(n) = F(1, 0, n)$

Для простоты понимания также опишу функцию на языке Python:

```
```python
def fib(n):

    def F(a, b, n):
        if n == 0: return a + b    # уравнение 4
        return F(b, a + b, n - 1) # уравнение 3

    return F(1, 0, n)            # уравнение 5
```
```

Поскольку рекурсия больших чисел займет слишком много времени, переформируем функцию fib из рекурсии в цикл:

```
```python
def fib(n):
    a, b = 1, 0            # уравнение 5
    while n > 0:
        a, b, n = b, a + b, n - 1 # уравнение 3
    return a + b .         # уравнение 4
```
```

Функция готова к применению. Теперь необходимо реализовать такой же метод решения только для системы уравнений:

1.  $\text{fusc}(0) = 0$
2.  $\text{fusc}(1) = 1$
3.  $\text{fusc}(2n) = \text{fusc}(n)$
4.  $\text{fusc}(2n + 1) = \text{fusc}(n) + \text{fusc}(n + 1)$