## Комбинаторика

## Домашнее задание 4:

## Рекуррентные соотношения и числа Каталана

Денис Мирзоев

1

1.1 
$$a_{n+2} = 2a_{n_1} - a_n$$

$$a_{n+2} = 2a_{n_1} - a_n$$

$$x^2 - 2x + 1 = 0$$

$$D = 4 - 4 = 0$$

$$x_{1,2} = 1$$

$$a_n = c_1 \cdot 1^n + c_2 \cdot n \cdot 1^n = c_1 + c_2 n$$

$$\begin{cases} 2 = c_1 \\ 3 = c_1 + c_2 \end{cases}$$

$$c_2 = 1$$

Ответ:  $a_n = 2 + n$ .

1.2 
$$a_{n+2} = 2\sqrt{2}a_{n+1} - 4a_n$$

$$a_{n+2} = 2\sqrt{2}a_{n+1} - 4a_n$$

$$x^2 = 2\sqrt{2}x + 4 = 0$$

$$D = 8 - 16 = -8$$

$$x_{1,2} = \frac{2\sqrt{2} \pm i2\sqrt{2}}{2} = \sqrt{2} \pm i\sqrt{2}$$

$$a_n = c_1(\sqrt{2} + i\sqrt{2})^n + c_2(\sqrt{2} - i\sqrt{2})^n$$

$$2 = c_1(\sqrt{2} + i\sqrt{2})^0 + c_2(\sqrt{2} - i\sqrt{2})^0$$

$$\begin{cases} 2 = c_1 + c_2 \Rightarrow c_1 = 2 - c_2 \\ 1 = c_1(\sqrt{2} + i\sqrt{2}) + c_2(\sqrt{2} - i\sqrt{2}) \end{cases}$$

$$1 = (2 - c_2)(\sqrt{2} + i\sqrt{2}) + c_2(\sqrt{2} - i\sqrt{2})$$

$$1 = 2(\sqrt{2} + i\sqrt{2}) - c_2(\sqrt{2} + i\sqrt{2}) + c_2(\sqrt{2} - i\sqrt{2})$$

$$1 - 2\sqrt{2} - i2\sqrt{2} = -c_2 2i\sqrt{2}$$

$$c_2 = \frac{1 - 2\sqrt{2} - i2\sqrt{2}}{2i\sqrt{2}} = i^{-1}(\frac{1}{2\sqrt{2}} - 1) - 1$$

$$c_1 = 3 - i^{-1}(\frac{1}{2\sqrt{2}} - 1)$$

Пусть  $t = i^{-1}(\frac{1}{2\sqrt{2}} - 1)$ . Тогда

$$c_1 = 3 - t$$

$$c_2 = t - 1$$

Otbet:  $a_n = (3-t)(\sqrt{2}+i\sqrt{2})^n + (t-1)(\sqrt{2}-i\sqrt{2})^n$ .

2

$$a_{n+5} = -5a_{n+4} + 81a_{n+1} + 405a_n$$
 
$$x^5 + 5x^4 - 81x - 405 = 0$$
 
$$(x-3)(x+3)(x+5)(x^2+9) = 0$$
 корни:  $\{3, -3, -5, 3i, -3i\}$ 

Othet:  $a_n = c_1 \cdot 3^n + c_2 \cdot (-3)^n + c_3 \cdot (-5)^n + c_4 \cdot (3i)^n + c_5 \cdot (-3i)^n$ .

3

$$a_{n+2} = 5a_{n+1} - 6a_n + 6 \cdot 3^n$$
$$x^2 - 5x + 6 = 0$$
$$x_{1,2} = \{2, 3\}$$

Будем искать частное решение вида  $cn3^n$ .

$$a_n = c_1 2^n + c_2 3^n + c_3 n^n$$

$$c(n+2)3^{n+2} = 5c(n+1)3^{n+1} - 6cn3^n + 6 \cdot 3^n | : 3^n$$

$$c(n+2)9 = 5c(n+1)33 - 6cn + 6$$

$$9c(n+2) - 15c(n+1) + 6cn - 6 = 0$$

$$c(9n+18-15n-15+6n) = 6$$

$$3c = 6$$

$$c = 2$$

Other:  $a_n = c_1 2^n + c_2 3^n + 2n 3^n$ .

4

$$a_0 = 1000$$

$$a_{n+1} = \frac{105}{100}a_n + 500$$

$$a_{n+1} = \frac{21}{20}a_n + 500$$

$$20a_{n+1} = 21a_n + 10000$$

$$20c = 21c + 10000$$

$$c = -10000$$

$$20x - 21 = 0$$

$$x = \frac{21}{20}$$

$$a_n = c_1 \left(\frac{21}{20}\right)^n - 10000$$

$$1000 = c_1 - 10000$$

$$c_1 = 11000$$

Ответ:  $a_n = 11000 \left(\frac{21}{20}\right)^n - 10000.$ 

5

$$a_{n+1} = a_n + 2n; a_1 = 2$$
$$x^{n+1} = x^n$$
$$x = 1$$

Будем искать частное решение вида cn(n-1).

$$c(n+1)n = cn(n-1) + 2n$$

$$cn(n+1-n+1) = 2n$$

$$2nc = 2n$$

$$c = 1$$

$$a_n = c_1 + n(n-1)$$

$$2 = a_1 = c_1 + 1(1-1) = c_1$$

$$c_1 = 2$$

Ответ:  $a_n = 2 + n(n-1)$ .

```
a_n - число путей длины n.
b_n - число путей длины {\bf n} заканчивающихся на {\bf L}.
c_n - число путей длины n заканчивающихся на U.
c_n = a_{n-1}
d_n - число путей длины {\bf n} заканчивающихся на {\bf R}.
d_n = a_n - b_n - c_n = a_n - a_{n-1} - a_{n-1} = a_n - 2a_{n-1}
a_n = 2b_{n-1} + 3(c_{n-1} + d_{n-1}) =
= 2a_{n-1} + 3(a_{n-2} + (a_{n-1} - 2a_{n-2})) =
=3a_{n-1}-a_{n-2}
   Выведем явную формулу.
```

$$\begin{aligned} a_{n+2} &= 3a_{n+1} - a_n \\ x^2 - 3x + 1 &= 0 \\ x_{1,2} &= \frac{3 \pm \sqrt{5}}{2} \\ a_n &= c_1 \big( \frac{3 + \sqrt{5}}{2} \big)^n + c_2 \big( \frac{3 - \sqrt{5}}{2} \big)^n \\ a_0 &= 1 \quad a_1 = 3 \\ \begin{cases} 1 &= c_1 + c_2 \Rightarrow c_1 = 1 - c_2 \\ 3 &= c_1 \frac{3 + \sqrt{5}}{2} + c_2 \frac{2 - \sqrt{5}}{2} & | \cdot 2 \end{cases} \\ 6 &= (1 - c_2) \big( 3 + \sqrt{5} \big) + c_2 \big( 3 - \sqrt{5} \big) \\ 6 &= 3 + \sqrt{5} - c_2 \big( 3 + \sqrt{5} \big) + c_2 \big( 3 - \sqrt{5} \big) \\ c_2 \big( 3 + \sqrt{5} - 3 + \sqrt{5} \big) &= -3 + \sqrt{5} \end{cases} \\ c_2 &= \frac{-3 + \sqrt{5}}{2\sqrt{5}} \\ c_1 &= \frac{2\sqrt{5} + 3 - \sqrt{5}}{2\sqrt{5}} = \frac{3 + \sqrt{5}}{2\sqrt{5}} \\ \text{Otbet: } a_n &= \frac{3 + \sqrt{5}}{2\sqrt{5}} \big( \frac{3 + \sqrt{5}}{2} \big)^n - \frac{3 - \sqrt{5}}{2\sqrt{5}} \big( \frac{3 - \sqrt{5}}{2} \big)^n \end{aligned}$$

## 7

Рассмотрим правильную скобочную последовательность длины 2n. Будем идти по ней слева направо. Встретив открывающую скобку сделаем шаг (1,0), встретив закрывающую сделаем шаг (0,1). Так как последовательность правильная, то в итоге мы прийдём в (n,n) и не пересечём y=x.

Понятно, что сделав обратную замену отразков на скобки, мы получим исходную последовательность.

Мы установили биекцию между множеством правильных скобочных последовательностей длины 2n и количеством путей из (0,0) в (n,n) ограниченных указаными правилам. Число первых описывается числами Каталана, а значит и вторых.

Построим рекуррентное выражение для числа  $a_n$  расстановок скобок в выражениях такого вида.

Первая скобка может заключать от 1 до n множителей (если бы она могла заключать n+1 членов, то число расстановок скобок было бы неограничено). Если первая скобка заключает k множителей, то число вариантов расстановки скобок внутри неё равно  $a_{k-1}$ . Число же вариантов расстановки скобок для оставшихся множителей равно  $a_{n-k}$ . То есть общее число расстановок скобок равно

$$a_n = \sum_{k=1}^n a_{k-1} a_{n-k}$$

Заменим индекс суммирования на i = k - 1.

$$a_n = \sum_{k=0}^{n-1} a_i a_{n-1-i}$$

Заметим, что это равно числу Каталана  $C_n$ . Кроме того  $a_1 = 1 = C_1$ .

9

Обозначим  $a_n$  - число путей Моцкина длины n.

Путь Моцкина длины 1 есть только один: (1,0).

Путей Моцкина длины 2 есть два: (1,0)(1,0); (1,1)(1,-1).

Найдём количество путей Моцкина длины n. Рассмотрим первый шаг. Можно пойти вправо, вариантов пройти оставшийся путь будет  $a_{n-1}$ , а можно пойти наверх. В последнем случае нам рано или поздно придётся сделать шаг вниз. Обозначим за k число шагов до возврата на ось абсцисс. Число вариантов пройти путь после шага наверх тогда можно посчитать как  $a_k a_{n-2-k}$ , где  $a_k$  это число вариантов сделать k шагов без спусков вниз, а  $a_{n-2-k}$  - число вариантов сделать оставшиеся n-2-k шагов. Тогда общее количество путей Моцкина можно выразить как

$$a_n = a_{n-1} + \sum_{k=0}^{n-2} a_k a_{n-2-k}$$
  $a_0 = 1$   $a_1 = 1$ 

10

Для первого шага есть два варианта: вправо и вправо вверх. Если сделали шаг вправо, то есть  $S_{n-1}$  способов пройти остаток пути. Если сделали шаг вправо вверх, то рано или поздно нам нужно будет сделать шаг вверх, чтобы вернуться на диагональ. Пусть до возврата на диагональ король сделает i+1 шагов(+1) это шаг вверх). Число способов сделать i шагов до

возврата на диагональ:  $S_i$ . Число способов сделать оставшиеся до (n,n) шаги:  $S_{n-1-i}$ .

$$S_n = S_{n-1} + \sum_{i=0}^{n-1} S_i S_{n-1-i}$$
  $S_0 = 1$   $S_1 = 2$