



**Факультет физико-математических и естественных наук**  
**Кафедра прикладной информатики и теории вероятностей**

**Дискретная математика**

**ЛЕКЦИЯ №7**

**Решение однородных  
линейных рекуррентных  
соотношений. Числа  
Фибоначчи.**

# Однородные линейные рекуррентные соотношения

Определение. Рассмотрим последовательность  $\{a_n\}$ ,  $n \geq 0$ ; будем говорить, что задано однородное линейное рекуррентное соотношение (ОЛРС) с постоянными коэффициентами порядка  $k$ , если для всех  $n \geq 0$  выполняется равенство

$$a_{n+k} = c_1 a_{n+k-1} + c_2 a_{n+k-2} + \dots + c_k a_n.$$

где  $c_1, c_2, \dots, c_k$  - постоянные величины.

Данное выражение позволяет вычислить очередной член последовательности по предыдущим  $k$  членам. Ясно, что, задав начальные значения  $a_0, a_1, \dots, a_{k-1}$  можно последовательно определить все члены последовательности. Мы рассмотрим общий метод решения ОЛРС (т.е. поиска  $\{a_n\}$  как функции от  $n$ ). Используем метод производящих функций.

# Общий метод решения ОЛРС (1/4)

Для решения задачи достаточно найти производящую функцию

$$A(z) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n z^n.$$

Введем обозначение

$$K(z) = 1 - c_1 z - c_2 z^2 - \dots - c_k z^k,$$

и рассмотрим их произведение  $C(z) = A(z)K(z)$ .

$$\begin{aligned} C(z) &= (1 - c_1 z - c_2 z^2 - \dots - c_k z^k) \sum_{n=0}^{\infty} a_n z^n = \\ &= (1 - c_1 z - c_2 z^2 - \dots - c_k z^k)(a_0 + a_1 z + \dots + a_n z^n + \dots) = \\ &= a_0 + (a_1 - c_1 a_0)z + (a_2 - c_1 a_1 - c_2 a_0)z^2 + \dots + (a_{k-1} - c_1 a_{k-2} - \dots - c_{k-1} a_0)z^{k-1} \\ &+ (a_k - c_1 a_{k-1} - \dots - c_k a_0)z^k + (a_{k+1} - c_1 a_k - \dots - c_k a_1)z^{k+1} + \dots \\ &+ (a_{n+k} - c_1 a_{n+k-1} - \dots - c_k a_n)z^{n+k} + \dots \end{aligned}$$

Таким образом, все коэффициенты  $z^m$  при  $m \geq k$  равны нулю. Значит,  $C(z)$  - многочлен степени не более  $k - 1$ .

Тогда дробь  $A(z) = \frac{C(z)}{K(z)}$  является правильной алгебраической дробью.

## Общий метод решения ОЛРС (2/4)

Рассмотрим характеристический многочлен

$$F(z) = z^k - c_1 z^{k-1} - c_2 z^{k-2} \dots - c_k.$$

В поле комплексных чисел  $F(z)$  можно разложить на множители следующим образом:

$$F(z) = (z - \alpha_1)^{k_1} (z - \alpha_2)^{k_2} \dots (z - \alpha_r)^{k_r},$$

$k_i$  - кратность корня  $\alpha_i$ ,  $k_1 + k_2 + \dots + k_r = k$ .

Заметим, что

$$\begin{aligned} z^k F\left(\frac{1}{z}\right) &= z^k \left( \frac{1}{z^k} - c_1 \frac{1}{z^{k-1}} - c_2 \frac{1}{z^{k-2}} - \dots - c_k \right) = 1 - c_1 z - c_2 z^2 - \dots - c_k z^k \\ &= K(z). \end{aligned}$$

Тогда разложение на множители  $K(z)$  имеет вид

$$\begin{aligned} K(z) &= z^k \left( \frac{1}{z} - \alpha_1 \right)^{k_1} \left( \frac{1}{z} - \alpha_2 \right)^{k_2} \dots \left( \frac{1}{z} - \alpha_r \right)^{k_r} = \\ &= (1 - \alpha_1 z)^{k_1} (1 - \alpha_2 z)^{k_2} \dots (1 - \alpha_r z)^{k_r}. \end{aligned}$$

## Общий метод решения ОЛРС (3/4)

Таким образом ПФ последовательности  $\{a_n\}$ ,  $n \geq 0$  имеет вид

$$A(z) = \frac{C(z)}{K(z)} = \frac{C(z)}{(1 - \alpha_1 z)^{k_1} (1 - \alpha_2 z)^{k_2} \dots (1 - \alpha_r z)^{k_r}}$$

Правильная алгебраическая дробь имеет единственное разложение в сумму простейших алгебраических дробей, т.е.

$$\begin{aligned} A(z) &= \frac{\beta_{11}}{(1 - \alpha_1 z)} + \frac{\beta_{12}}{(1 - \alpha_1 z)^2} + \dots + \frac{\beta_{1k_1}}{(1 - \alpha_1 z)^{k_1}} + \frac{\beta_{21}}{(1 - \alpha_2 z)} + \frac{\beta_{22}}{(1 - \alpha_2 z)^2} \\ &+ \dots + \frac{\beta_{2k_2}}{(1 - \alpha_2 z)^{k_2}} \dots + \frac{\beta_{r1}}{(1 - \alpha_r z)} + \frac{\beta_{r2}}{(1 - \alpha_r z)^2} + \dots + \frac{\beta_{rk_r}}{(1 - \alpha_r z)^{k_r}} = \\ &= \sum_{i=1}^r \sum_{j=1}^{k_i} \frac{\beta_{ij}}{(1 - \alpha_i z)^j} = \sum_{i=1}^r \sum_{j=1}^{k_i} \sum_{n=0}^{\infty} \beta_{ij} C_{n+j-1}^n (\alpha_i z)^n = \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} z^n \left( \sum_{i=1}^r \alpha_i^n \sum_{j=1}^{k_i} \beta_{ij} C_{n+j-1}^n \right). \end{aligned}$$

## Общий метод решения ОЛРС (4/4)

Следовательно,

$$a_n = \sum_{i=1}^r \alpha_i^n \sum_{j=1}^{k_i} \beta_{ij} C_{n+j-1}^n.$$

Тогда общее решение ОЛРС

$$a_n = \sum_{i=1}^r \alpha_i^n P_i(n),$$

где  $P_i(n)$  – многочлен степени  $k_i - 1$ .

На практике вычисление коэффициентов многочленов  $P_i(n)$  выполняют методом вариации постоянных, используя начальных значения последовательности  $a_0, a_1, \dots, a_{k-1}$ .

# Числа Фибоначчи (1/2)

Определение. Числа Фибоначчи - числовая последовательность, которая определяется начальными членами  $F_0 = F_1 = 1$ , и рекуррентным соотношением

$$F_{n+2} = F_{n+1} + F_n.$$

Заметим, что числа Фибоначчи задаются ОЛРС. Найдем корни характеристического многочлена:

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

$$x_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}.$$

Тогда можно получить общий вид решения ОЛРС

$$F_n = C_1 \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n + C_2 \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n,$$

где коэффициенты  $C_1, C_2$  определяются из системы

$$\begin{cases} F_0 = 1 = C_1 \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^0 + C_2 \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^0 \\ F_1 = 1 = C_1 \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^1 + C_2 \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^1 \end{cases}$$

## Числа Фибоначчи (2/2)

$$\begin{cases} C_1 + C_2 = 1 \\ C_1 \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right) + C_2 \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right) = 1 \end{cases}$$

Решая данную систему, получим

$$C_1 = \frac{5 + \sqrt{5}}{10}, C_2 = \frac{5 - \sqrt{5}}{10}.$$

Окончательно получаем для чисел Фибоначчи

$$\begin{aligned} F_n &= \frac{5 + \sqrt{5}}{10} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n + \frac{5 - \sqrt{5}}{10} \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n = \\ &= \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^{n+1} - \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^{n+1}. \end{aligned}$$

Как видно на данном примере, не всегда решение ОЛРС приводит к результату, по которому удобно вычислять элементы последовательности.