

Matematyka Dyskretna

Wykład XI

Grzegorz Bobiński (UMK)

3.3 Rekurencje (c.d.)

Twierdzenie 3.7

Niech F będzie wielomianem charakterystycznym rekurencji jednorodnej

$$(*) \quad X_{n+r} + u_{r-1} \cdot X_{n+r-1} + \cdots + u_0 \cdot X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu r .

Jeśli $\lambda_1, \dots, \lambda_l$ są parami różnymi pierwiastkami wielomianu F krotności k_1, \dots, k_l , odpowiednio, to ciągi $(n^j \cdot \lambda_i^n)_{n \in \mathbb{N}}$, $i \in [1, l]$, $j \in [0, k_i - 1]$, tworzą bazę przestrzeni rozwiązań rekurencji (*).

Twierdzenie 3.8

Jeśli $f \in \mathbb{C}[T]$, to istnieje rozwiązanie rekurencji

$$(2) \quad X_{n+r} + u_{r-1} \cdot X_{n+r-1} + \cdots + u_0 \cdot X_n = f(n), \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu r postaci $(n^k \cdot g(n))_{n \in \mathbb{N}}$, gdzie k jest krotnością 1 jako pierwiastka wielomianu charakterystycznego rekurencji (2), zaś $g \in \mathbb{C}[T]$ jest wielomianem stopnia co najwyżej $\deg f$.

Twierdzenie 3.8

Jeśli $f \in \mathbb{C}[T]$, to istnieje rozwiązanie rekurencji

$$(2) \quad X_{n+r} + u_{r-1} \cdot X_{n+r-1} + \cdots + u_0 \cdot X_n = f(n), \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu r postaci $(n^k \cdot g(n))_{n \in \mathbb{N}}$, gdzie k jest krotnością 1 jako pierwiastka wielomianu charakterystycznego rekurencji (2), zaś $g \in \mathbb{C}[T]$ jest wielomianem stopnia co najwyżej $\deg f$.

Dowód

Niech $m := \deg f$ ($m := -1$, gdy $f = 0$).

1° Pokażemy, że istnieje rekurencja jednorodna

$$(3) \quad X_{n+r+m+1} + u'_{r+m} \cdot X_{n+r+m} + \cdots + u'_0 \cdot X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu $r + m + 1$ taka, że spełnione są następujące warunki:

- 1 jeśli ciąg a jest rozwiązaniem rekurencji (2), to ciąg a jest rozwiązaniem rekurencji (3),
- 2 jeśli F i G są wielomianami charakterystycznymi rekurencji (2) i (3), odpowiednio, to $G = (T - 1)^{m+1} \cdot F$.

Dowód będzie indukcyjny ze względu m .

Dla $m = -1$ teza jest oczywista.

Dla $m \geq 0$ rozważmy rekurencję

$$(4) \quad X_{n+r+1} + (u_{r-1} - u_r) \cdot X_{n+r} + \cdots + (u_0 - u_1) \cdot X_{n+1} - u_0 \cdot X_n = h(n), \quad n \in \mathbb{N},$$

gdzie $u_r := 1$ i $h := f(T + 1) - f(T)$.

Zauważmy, że jeśli a jest rozwiązaniem rekurencji (2), to a jest rozwiązaniem rekurencji (4).

Wielomian charakterystyczny rekurencji (4) jest postaci $(T - 1) \cdot F$.

Rząd rekurencji (4) jest równy $r + 1$ i $\deg h = m - 1$.

Teza wynika z założenia indukcyjnego.

Twierdzenie 3.8

Jeśli $f \in \mathbb{C}[T]$, to istnieje rozwiązanie rekurencji

$$(2) \quad X_{n+r} + u_{r-1} \cdot X_{n+r-1} + \cdots + u_0 \cdot X_n = f(n), \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu r postaci $(n^k \cdot g(n))_{n \in \mathbb{N}}$, gdzie k jest krotnością 1 jako pierwiastka wielomianu charakterystycznego rekurencji (2), zaś $g \in \mathbb{C}[T]$ jest wielomianem stopnia co najwyżej $\deg f$.

Dowód (c.d.)

Niech $m := \deg f$ ($m := -1$, gdy $f = 0$).

1° Istnieje rekurencja jednorodna

$$(3) \quad X_{n+r+m+1} + u'_{r+m} \cdot X_{n+r+m} + \cdots + u'_0 \cdot X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

rzędu $r + m + 1$ taka, że spełnione są następujące warunki:

- ① jeśli ciąg a jest rozwiązaniem rekurencji (2), to ciąg a jest rozwiązaniem rekurencji (3),
- ② jeśli F i G są wielomianami charakterystycznymi rekurencji (2) i (3), odpowiednio, to $G = (T - 1)^{m+1} \cdot F$.

2°. Niech $\lambda_0 = 1, \lambda_1, \dots, \lambda_l$ będą pierwiastkami wielomianu G krotności $k_0 = k + m + 1, k_1, \dots, k_l$, odpowiednio.

Ustalmy rozwiązanie a rekurencji (2).

Wtedy a jest też rozwiązaniem rekurencji (3) $\stackrel{(3.7)}{\implies}$ istnieją $A_{i,j} \in \mathbb{C}, i \in [0, l], j \in [0, k_l - 1]$, takie, że $a(n) := \sum_{i \in [0, l]} \sum_{j \in [0, k_i - 1]} A_{i,j} \cdot n^j \cdot \lambda_i^n$.

Pierwiastkami wielomianu F są $\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_l$, a ich krotności to $k = k_0 - m - 1, k_1, \dots, k_l$, odpowiednio $\stackrel{(3.7)}{\implies}$ jeśli $a'(n) := \sum_{j \in [0, k_0 - m - 2]} A_{0,j} \cdot n^j + \sum_{i \in [1, l]} \sum_{j \in [0, k_i - 1]} A_{i,j} \cdot n^j \cdot \lambda_i^n$, to a' jest rozwiązaniem rekurencji jednorodnej stowarzyszonej z rekurencją (2).

(3.6)(3) $\implies a - a'$ jest rozwiązaniem rekurencji (2).

Mamy $(a - a')(n) = \sum_{j \in [k, k+m]} A_{0,j} \cdot n^j = n^k \cdot \sum_{j \in [0, m]} A_{0, k+j} \cdot n^j$. \square

Przykład

Definiujemy ciąg s wzorem $s(n) := \sum_{k \in [1, n]} k^3$.

Ciąg s jest rozwiązaniem rekurencji

$$X_{n+1} - X_n = n^3 + 3 \cdot n^2 + 3 \cdot n + 1, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Wielomianem charakterystycznym tej rekurencji jest $T - 1$, którego jedynym pierwiastkiem (jednokrotnym) jest 1.

(3.8) \implies istnieją $\mu'_0, \mu'_1, \mu'_2, \mu'_3 \in \mathbb{C}$ takie, że

$$(2) \quad s'(n+1) - s'(n) = n^3 + 3 \cdot n^2 + 3 \cdot n + 1,$$

gdzie $s'(n) := n \cdot (\mu'_3 \cdot n^3 + \mu'_2 \cdot n^2 + \mu'_1 \cdot n + \mu'_0)$.

Podstawiając do (2) i porównując współczynniki przy poszczególnych potęgach liczby n , otrzymujemy układ równań

$$\left\{ \begin{array}{rclclcl} & & & & 4 \cdot \mu'_3 & = & 1 \\ & & & 3 \cdot \mu'_2 & + & 6 \cdot \mu'_3 & = & 3 \\ & 2 \cdot \mu'_1 & + & 3 \cdot \mu'_2 & + & 4 \cdot \mu'_3 & = & 3 \\ \mu'_0 & + & \mu'_1 & + & \mu'_2 & + & \mu'_3 & = & 1 \end{array} \right. ,$$

którego rozwiązaniem są liczby $\mu'_0 = 0$, $\mu'_1 = \frac{1}{4}$, $\mu'_2 = \frac{1}{2}$, $\mu'_3 = \frac{1}{4}$.

(3.7) \implies istnieje $\mu \in \mathbb{C}$ taka, że $s(n) = \frac{1}{4} \cdot n^4 + \frac{1}{2} \cdot n^3 + \frac{1}{4} \cdot n^2 + \mu$.

Podstawiając $n = 0$, otrzymujemy $\mu = 0$.

Ostatecznie

$$s(n) = \frac{1}{4} \cdot n^4 + \frac{1}{2} \cdot n^3 + \frac{1}{4} \cdot n^2 = \frac{n^2 \cdot (n+1)^2}{4}.$$

Twierdzenie 3.9

Niech \mathcal{A} będzie funkcją tworzącą ciąg a .

Jeśli

$$\mathcal{A} = \frac{F}{\sum_{i \in [0, r]} u_i \cdot T^{r-i}}$$

dla $u_0, \dots, u_r \in \mathbb{C}$ takich, że $u_0 \neq 0$ i $u_r = 1$, oraz $F \in \mathbb{C}[T]$ takiego, że $\deg F < r$, to ciąg a jest rozwiązaniem rekurencji

$$X_{n+r} + u_{r-1} \cdot X_{n+r-1} + \dots + u_0 \cdot X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Dowód

Zauważmy, że powyższa równość oznacza, że

$$\left(\sum_{i \in [0, r]} u_i \cdot T^{r-i} \right) \cdot \mathcal{A} = F,$$

zatem

$$0 = [T^{n+r}]F = [T^{n+r}] \left(\left(\sum_{i \in [0, r]} u_i \cdot T^{r-i} \right) \cdot \mathcal{A} \right) = \sum_{i \in [0, r]} u_i \cdot a(n+i)$$

dla wszystkich $n \in \mathbb{N}$, co kończy dowód. \square

Przykład

Dla $n \in \mathbb{N}$ niech $a(n)$ oznacza liczbę ciągów binarnych długości n , w których występuje parzysta liczba jedynek oraz każde dwie jedyнки rozdzielone są co najmniej jednym zerem.

Niech $n \in \mathbb{N}_+$.

Zauważmy, że ciągów długości n spełniających powyższy warunek zaczynających się od 0 jest $a(n-1)$.

Z drugiej strony, jeśli mamy ciąg x długości n spełniający powyższe warunki taki, że $x(1) = 1$, to definiujemy k_x wzorem $k_x := \min\{i \in [2, n] : x(i) = 1\}$.

Zauważmy, że $k_x \in [3, n]$.

Dla ustalonego $k \in [3, n-1]$ ciągów x , dla których $k_x = k$, jest $a(n-k-1)$.

Ponadto, jeśli $n \geq 3$, to mamy dokładnie jeden ciąg x , dla którego $k_x = n$ ($x = (1, 0, \dots, 0, 1)$).

Otrzymujemy zatem, że

$$a(n) = \begin{cases} a(n-1) & \text{jeśli } n = 1, 2, \\ a(n-1) + \sum_{k \in [3, n-1]} a(n-k-1) + 1 & \text{jeśli } n \geq 3. \end{cases}$$

Zauważmy też, że $a(0) = 1$.

Przykład (c.d.)

Mamy $a(0) = 1$ i

$$a(n) = \begin{cases} a(n-1) & \text{jeśli } n = 1, 2, \\ a(n-1) + \sum_{k \in [3, n-1]} a(n-k-1) + 1 & \text{jeśli } n \geq 3. \end{cases}$$

Z powyższej równości wynika, że

$$\begin{aligned} \mathcal{A} &= \sum_{n \in \mathbb{N}} a(n) \cdot T^n \\ &= 1 + \sum_{n \geq 1} a(n-1) \cdot T^{n-1} \cdot T \\ &\quad + \sum_{n \geq 3} \sum_{k \in [3, n-1]} a(n-k-1) \cdot T^{n-k-1} \cdot T^{k+1} + \sum_{n \geq 3} T^n \\ &= 1 + T \cdot \mathcal{A} + \sum_{k \geq 3} \sum_{n \geq k+1} a(n-k-1) \cdot T^{n-k-1} \cdot T^{k+1} + \frac{T^3}{1-T} \\ &= 1 + T \cdot \mathcal{A} + \sum_{k \geq 3} \sum_{n \in \mathbb{N}} a(n) \cdot T^n \cdot T^{k+1} + \frac{T^3}{1-T} \\ &= 1 + T \cdot \mathcal{A} + \sum_{k \geq 3} \mathcal{A} \cdot T^{k+1} + \frac{T^3}{1-T} = 1 + T \cdot \mathcal{A} + \frac{T^4}{1-T} \cdot \mathcal{A} + \frac{T^3}{1-T}, \end{aligned}$$

skąd

$$\mathcal{A} = \frac{1 - T + T^3}{1 - 2 \cdot T + T^2 - T^4},$$

a więc ciąg a jest rozwiązaniem rekurencji

$$X_{n+4} - 2 \cdot X_{n+3} + X_{n+2} - X_n = 0, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Zauważmy, że $a(0) = a(1) = a(2) = 1$ oraz $a(3) = 2$.

Liczby Catalan

Drzewem binarnym o n wierzchołkach nazywamy drzewo puste \emptyset , gdy $n = 0$, oraz parę (L, R) drzew binarnych o j i $(n - 1) - j$ wierzchołkach dla pewnej liczby $j \in [0, n - 1]$, gdy $n > 0$.

Niech $c(n)$ oznacza liczbę drzew binarnych o n wierzchołkach.

Zauważmy, że $c(0) = 1$ oraz

$$c(n) = \sum_{j \in [0, n-1]} c(j) \cdot c(n-1-j)$$

dla $n > 0$.

Niech \mathcal{C} będzie funkcją tworzącą ciąg c .

Wtedy

$$\begin{aligned}\mathcal{C} &= \sum_{n \in \mathbb{N}} c(n) \cdot T^n \\ &= 1 + \sum_{n \geq 1} \sum_{j \in [0, n-1]} c(j) \cdot T^j \cdot c(n-1-j) \cdot T^{n-1-j} \cdot T \\ &= 1 + T \cdot \sum_{j \in \mathbb{N}} c(j) \cdot T^j \cdot \sum_{n \geq j+1} c(n-(j+1)) \cdot T^{n-(j+1)} \\ &= 1 + T \cdot \sum_{j \in \mathbb{N}} c(j) \cdot T^j \cdot \sum_{n \in \mathbb{N}} c(n) \cdot T^n = 1 + T \cdot \mathcal{C}^2,\end{aligned}$$

skąd

$$T \cdot \mathcal{C} = \frac{1 - \sqrt{1-4T}}{2} \quad \text{lub} \quad T \cdot \mathcal{C} = \frac{1 + \sqrt{1-4T}}{2}.$$

Przypomnienie

$$(3.5): \sqrt[k]{1+T} = \mathcal{A}_{1/k} = 1 + \sum_{n \in \mathbb{N}_+} (-1)^{n-1} \cdot \frac{\prod_{i \in [1, n-1]} (i \cdot k - 1)}{k^n \cdot n!} \cdot T^n.$$

Liczby Catalana (c.d.)

$$\begin{aligned} \sqrt{1-4 \cdot T} &= 1 - \sum_{n \geq 1} \frac{\prod_{i \in [1, n-1]} (2 \cdot i - 1)}{2^n \cdot n!} \cdot 4^n \cdot T^n \\ &= 1 - \sum_{n \geq 1} \frac{2}{n} \cdot \frac{\prod_{i \in [1, n-1]} (2 \cdot i - 1) \cdot (n-1)! \cdot 2^{n-1}}{(n-1)! \cdot (n-1)!} \cdot T^n \\ &= 1 - \sum_{n \geq 1} \frac{2}{n} \cdot \binom{2n-2}{n-1} \cdot T^n. \end{aligned}$$

Stąd

$$\frac{1 - \sqrt{1-4 \cdot T}}{2} = \sum_{n \geq 1} \frac{1}{n} \cdot \binom{2n-2}{n-1} \cdot T^n \quad \text{i} \quad \frac{1 + \sqrt{1-4 \cdot T}}{2} = 1 - \sum_{n \geq 1} \frac{1}{n} \cdot \binom{2n-2}{n-1} \cdot T^n,$$

zatem

$$C = \sum_{n \geq 1} \frac{1}{n} \cdot \binom{2n-2}{n-1} \cdot T^{n-1} = \sum_{n \in \mathbb{N}} \frac{1}{n+1} \cdot \binom{2n}{n} \cdot T^n,$$

a więc $c(n) = \frac{1}{n+1} \cdot \binom{2n}{n}$.