

Lineáris rekurzió

Definíció. Legyen $\mathbb{N}_0 = \mathbb{N} \cup \{0\}$, $k \in \mathbb{N}$ és $F : \mathbb{R}^k \rightarrow \mathbb{R}$. Ekkor az

$$f(n) = F(f(n-1), f(n-2), \dots, f(n-k)) \quad (n \geq k)$$

formulát (k -adrendű) rekurziónak nevezzük.

Egy rekurzió egy $f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{R}$ megoldását rekurzióval adott sorozatnak, vagy röviden rekurzív sorozatnak nevezzük.

Ha $F(x_1, x_2, \dots, x_k) = \sum_{i=1}^k a_i x_i$, ahol $a_1, a_2, \dots, a_k \in \mathbb{R}$ adottak, akkor lineáris rekurzióról beszélünk.

Ekkor

$$f(n) = \sum_{i=1}^k a_i f(n-i).$$

Tétel. Egy k -adrendű lineáris rekurzió megoldásainak halmaza k dimenziós lineáris tér.

Bizonyítás. Először megmutatjuk, hogy lineáris tér. Ehhez be kell látni, hogy ha f és g megoldások, és $c \in \mathbb{R}$, akkor $f + g$ és cf is megoldás.

Legyen $n \geq k$. Ekkor

$$(f + g)(n) = f(n) + g(n) = \sum_{i=1}^k a_i f(n-i) + \sum_{i=1}^k a_i g(n-i) = \sum_{i=1}^k a_i (f(n-i) + g(n-i)) = \sum_{i=1}^k a_i (f + g)(n-i)$$

és

$$(cf)(n) = cf(n) = c \sum_{i=1}^k a_i f(n-i) = \sum_{i=1}^k ca_i f(n-i) = \sum_{i=1}^k a_i (cf)(n-i).$$

Mivel $f(0), f(1), \dots, f(k-1)$ egyértelműen meghatározza a megoldást, a megoldástér valóban k dimenziós.

Megjegyzés. A megoldástér egy bázisát alaprendszernek nevezzük.

Fibonacci-sorozat.

Legyen adott $f(0)$ és $f(1)$. Definiáljuk az f sorozatot a következő (másodrendű, lineáris) rekurzióval, minden $n > 1$ -e:

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2).$$

Ha például $f(0) = 0$ és $f(1) = 1$, akkor a sorozat első néhány eleme: $0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, \dots$

Sejtés: keressük a rekurzió feloldását $f(n) = q^n$ alakban.

Ekkor $q^n = q^{n-1} + q^{n-2}$, azaz ha $q \neq 0$, akkor $q^2 = q + 1$, így $q_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$.

Megoldás tehát a q_1^n és a q_2^n sorozat. Az előző tétel szerint ezek lineáris kombinációja is megoldás lesz. Sőt, mivel $q_1 \neq q_2$, ezért minden megoldás ezek lineáris kombinációja lesz.

Állítás. Az összes megoldások halmaza:

$$\{f : \mathbb{N}_0 \rightarrow \mathbb{R} \mid \exists c_1, c_2 \in \mathbb{R} : f(n) = c_1 q_1^n + c_2 q_2^n\}.$$

Ha például $f(0) = 0$ és $f(1) = 1$, akkor

$$\begin{aligned} c_1 + c_2 &= 0 \\ c_1 q_1 + c_2 q_2 &= 1 \end{aligned}$$

miatt

$$c_1 = \frac{1}{q_1 - q_2} = \frac{1}{\sqrt{5}} = \frac{\sqrt{5}}{5}, \quad \text{míg} \quad c_2 = \frac{1}{q_2 - q_1} = -\frac{1}{\sqrt{5}} = -\frac{\sqrt{5}}{5},$$

és így a sorozatL

$$f(n) = \frac{\sqrt{5} (1 + \sqrt{5})^n - \sqrt{5} (1 - \sqrt{5})^n}{5 \cdot 2^n}.$$

Megjegyzés. Általában, az

$$f(k) = a_1 f(k-1) + a_2 f(k-2) + \dots + a_n f(k-n) \quad (k \geq n)$$

n -edrendű lineáris rekurzió alaprendszerét a $q^n = a_1 q^{n-1} + a_2 q^{n-2} + \dots + a_n$ karakterisztikus egyenlet segítségével határozzuk meg.

Nevezetesen, ha q egy m -szeres valós gyöke a $q^n - \sum_{i=1}^n a_i q^{n-i}$ karakterisztikus polinomnak, akkor az alaprendszer hozzátartozó elemei: $q^n, nq^n, \dots, n^{m-1}q^n$.

Ha pedig $\alpha \pm \beta i$ egy m -szeres nem valós gyökpár ($\beta \neq 0$), akkor az alaprendszer hozzátartozó elemei: $n^k((\alpha + \beta i)^n + (\alpha - \beta i)^n)$ és $n^k i((\alpha + \beta i)^n - (\alpha - \beta i)^n)$, ahol k lehetséges értékei $0, 1, \dots, m-1$.