

## 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  $0, 1, \dots, m-1$ .