

## 1.5 Tehnici avansate de numărare

Multe probleme de numărare nu pot fi rezolvate doar cu tehnicile prezentate până acum: regula sumei, regula produsului, și principiul incluziunii și excluziunii. O astfel de problemă este: *În câte șiruri de  $n$  biți nu apare subșirul 11?* Această problemă poate fi rezolvată gândind recursiv: fie  $a_n$  numărul șirurilor de  $n$  biți în care nu apare 11. Vom vedea că se poate justifica că secvența  $\{a_n\}$  satisface relația de recurență  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$  și condițiile inițiale  $a_1 = 2, a_2 = 3$ .

În general, o relație de recurență cu condiții inițiale pentru  $a_n$  poate fi folosită pentru a calcula progresiv toată secvența de numere  $a_1, a_2, a_3, \dots$ . Mai mult, vom vedea că unele tipuri de relații de recurență permit găsirea unei formule de calcul explicit al lui  $a_n$  din  $n$ , fără a fi necesar să calculăm toate valorile precedente  $a_i, i < n$ .

În această secțiune argumentăm că relațiile de recurență apar frecvent în modelarea problemelor de numărare. Sunt prezentate

1. Tehnici de raționament combinatorial care facilitează modelarea problemelor de numărare cu relații de recurență.
2. Metode de rezolvare a două clase importante de relații de recurență: (a) recurențe liniare omogene cu coeficienți constanți, și (b) recurențe liniare neomogene cu coeficienți constanți, în care termenul neliniar  $F(n)$  este de forma  $p(n) \cdot s^n$  cu  $p$  un polinom în  $n$  și  $s \in \mathbb{R}$ .

### 1.5.1 Relații de recurență

O secvență este o structură de date discretă care se folosește pentru a reprezenta o listă ordonată de termeni. De exemplu, 2,3, 5,7,11 este o secvență de cinci numere, iar  $1, 2, 4, 8, \dots, 2^n, \dots$  este o secvență infinită.

O **secvență** este o funcție de la o mulțime de întregi (de obicei  $\mathbb{N}$  sau mulțimea  $\{1, 2, 3, \dots\}$ ) la o mulțime  $S$ . Se folosesc notații precum  $a_n$  (o literă cu indicele  $n$ ) pentru a denota valoarea funcției respective pentru întregul  $n$ .  $a_n$  este un **termen** al secvenței respective.

Vom folosi notația  $\{a_n\}_{n \geq k}$  pentru a ne referi la secvența de termeni

$$a_k, a_{k+1}, a_{k+2} \dots$$

De exemplu,  $\{a_n\}_{n \geq 1}$  este secvența  $a_1, a_2, \dots$  iar dacă  $a_n = \frac{n}{n+1}$  atunci  $\{a_n\}_{n \geq 1}$  este secvența de numere

$$\frac{1}{2}, \frac{2}{3}, \frac{3}{4}, \frac{4}{5}, \frac{5}{6}, \dots$$

O **relație de recurență** pentru secvența  $\{a_n\}_{n \geq k}$  este o ecuație care definește valoarea lui  $a_n$  în funcție de unu sau mai mulți termeni precedenți, adică din mulțimea  $\{a_k, a_{k-1}, \dots, a_{n-1}\}$  pentru toți termenii  $a_n$  cu  $n \geq n_0$ , unde  $n_0 \geq k$  este un număr întreg.

**Condițiile inițiale** ale unei secvențe definite cu o relație de recurență specifică termenii care preced primul termen definit de relația de recurență. O relație de recurență cu condiții inițiale permite calculul progresiv al tuturor termenilor din secvență.

**Exemplul 1.** Secvența lui Fibonacci este  $\{f_n\}_{n \geq 1}$  cu condițiile inițiale  $f_1 = f_2 = 1$  și relația de recurență  $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$  pentru  $n > 2$ . Orice termen  $f_n$ ,  $n > 3$  se poate calcula progresiv. De exemplu, termenul  $f_6$  se poate calcula astfel:

$$f_3 = f_2 + f_1 = 1 + 1 = 2,$$

$$f_4 = f_3 + f_2 = 2 + 1 = 3,$$

$$f_5 = f_4 + f_3 = 3 + 2 = 5,$$

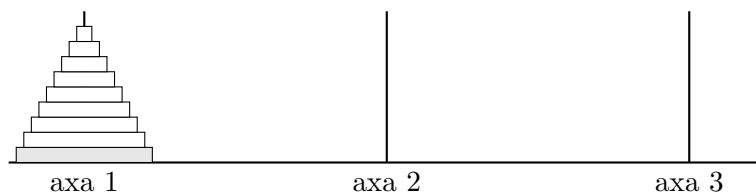
$$f_6 = f_5 + f_4 = 5 + 3 = 8.$$

□

### Probleme modelate cu relații de recurență

Numeroase probleme de numărare se pot rezolva descoperind o relație de recurență pentru numerele căutate. Descoperirea se poate face adesea cu regulile de bază ale raționamentului combinatorial: regula sumei, regula produsului, și principiul incluziunii și excluziunii. Exemplele următoare ilustrează raționamente de acest tip.

**Exemplul 2 (Turnul din Hanoi).** Turnul din Hanoi este un joc popular inventat în secolul XIX de către matematicianul francez Lucas, și constă din trei axe verticale pe care se pun discuri de mărimi diferite. Inițial, toate discurile sunt puse pe axa 1, în ordinea descrescătoare a mărimilor, cu discul cel mai mare jos, ca în figura de mai jos:

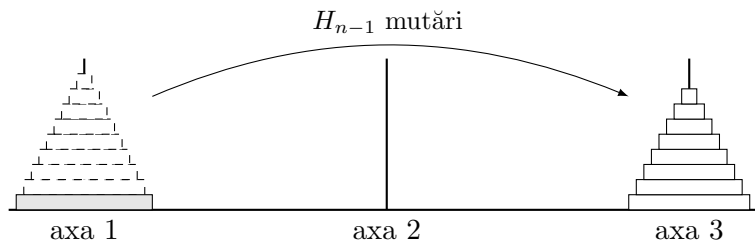


Jocul permite un singur tip de operație: să se mute discul cel mai de sus de pe o axă pe o altă axă, cu condiția ca discul mutat să nu fie pus peste un disc mai mic. Se urmărește mutarea tuturor discurilor de pe axa 1 pe a axa

2. Care este numărul minim de mutări pentru a realiza acest obiectiv?

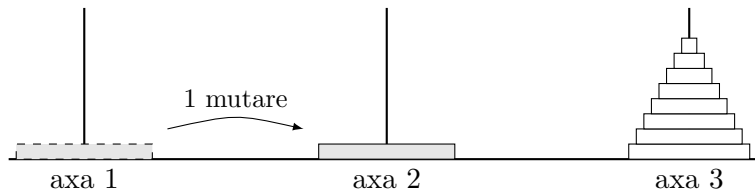
Fie  $H_n$  numărul minim de mutări care realizează mutarea tuturor discurilor de pe axa 1 pe axa 2. Este evident că  $H_1 = 1$ . Dacă  $n > 1$ , suntem constrânși să procedăm în trei pași:

1. Mutăm primele  $n - 1$  discuri de pe axa 1 pe axa 3 folosind axa 2 ca intermediar, și obținem

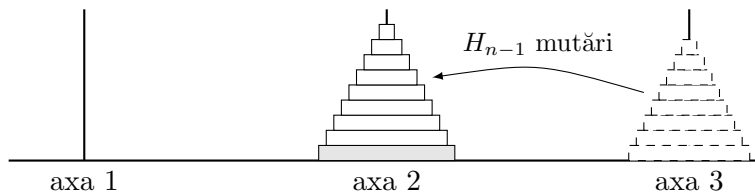


Numărul minim de mutări pentru acest pas este  $H_{n-1}$ .

2. Mutăm singurul disc rămas de pe axa 1 pe axa 2, și obținem



3. Mutăm cele  $n - 1$  discuri de pe axa 3 pe axa 2 folosind axa 1 ca intermediar, și obținem



Numărul minim de mutări pentru acest pas este  $H_{n-1}$ .

Însumând numerele de operații efectuate în cei trei pași, obținem relația de recurență  $H_n = H_{n-1} + 1 + H_{n-1}$ . Deci pentru secvența  $\{H_n\}_{n \geq 1}$  obținem relația de recurență  $H_n = 2H_{n-1} + 1$  cu condiția inițială  $H_1 = 1$ .  $\square$

**Exemplul 3.** O colonie de bacterii se dublează în fiecare oră. Dacă colonia are inițial 5 bacterii, câte bacterii va avea colonia după  $n$  ore?

RĂSPUNS: Fie  $b_n$  numărul de bacterii din colonie după  $n$  ore. Inițial, adică

după 0 ore, avem  $b_0 = 5$  bacterii. Dacă  $n > 0$  atunci  $b_n = 2 \cdot b_{n-1}$ . Deci pentru secvența  $\{b_n\}_{n \geq 0}$  am obținut relația de recurență  $b_n = 2 \cdot b_{n-1}$  cu condiția inițială  $b_0 = 5$ .  $\square$

**Exemplul 4.** Câte șiruri de  $n$  biți nu conțin subsșirul 11?

RĂSPUNS: Fie secvența  $\{a_n\}_{n \geq 1}$  unde  $a_n$  este numărul de șiruri de  $n$  biți care nu conțin subsșirul 11. Este evident că  $a_1 = 2$  și  $a_2 = 3$ . Dacă  $n > 2$ , fie  $s$  un șir de  $n$  biți care nu conține subsșirul 11. Distingem două cazuri:

1.  $s$  începe cu bitul 0. În acest caz,  $s$  este un șir de forma

$$0 \quad \boxed{\text{orice șir de } n-1 \text{ biți în care nu apare 11}} \quad \begin{matrix} \text{Număr de posibilități:} \\ a_{n-1} \end{matrix}$$

2.  $s$  începe cu bitul 1. În acest caz,  $s$  este un șir de forma

$$10 \quad \boxed{\text{orice șir de } n-2 \text{ biți în care nu apare 11}} \quad \begin{matrix} \text{Număr de posibilități:} \\ a_{n-2} \end{matrix}$$

Conform regulii sumei,  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ . Deci  $\{a_n\}_{n \geq 1}$  satisface relația de recurență  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$  cu condițiile inițiale  $a_1 = 2$ ,  $a_2 = 3$ .  $\square$

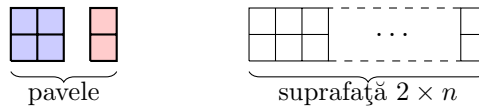
**Exemplul 5.** Câte șiruri de  $n \geq 1$  litere din mulțimea  $\{a, b, c\}$  nu conțin două caractere consecutive identice?

RĂSPUNS: Fie  $\{a_n\}_{n \geq 1}$  secvența de termeni  $a_n$  care reprezintă numărul de șiruri de  $n$  caractere din  $\{a, b, c\}$  fără caractere consecutive identice. Este evident că  $a_1 = 3$ . Dacă  $n > 2$ , fie  $s$  un șir de  $n$  caractere din  $\{a, b, c\}$  fără caractere consecutive identice. Atunci  $s = cs'$  unde

1.  $s'$  este un șir de  $n-1$  caractere din  $\{a, b, c\}$  fără caractere consecutive identice. Șirul  $s'$  poate fi selectat în  $a_{n-1}$  feluri.
2.  $c \in \{a, b, c\} - \{c_1\}$  unde  $c_1$  este primul caracter al șirului  $s'$ . Caracterul  $c$  poate fi selectat în  $3 - 1 = 2$  feluri.

Conform regulii produsului  $a_n = 2 \cdot a_{n-1}$ . Am obținut relația de recurență  $a_n = 2a_{n-1}$  cu condiția inițială  $a_1 = 3$ .  $\square$

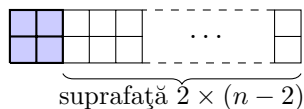
**Exemplul 6.** Fie  $\{b_n\}_{n \geq 1}$  secvența în care  $b_n$  este numărul de feluri în care poate fi pavată suprafața  $2 \times n$  ilustrată mai jos cu pavele  $2 \times 2$  și  $2 \times 1$ :



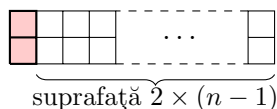
Care sunt valorile lui  $b_1, b_2$  și  $b_5$ ?

RĂSPUNS: Putem presupune, fără să pierdem din generalitate, că pavarea se face de la stânga la dreapta. Pentru  $n = 1$  putem pava doar cu pavela  $2 \times 1$ , deci  $b_1 = 1$ . Dacă  $n = 2$ , putem pava suprafața  $2 \times 2$  în 2 feluri: cu două pavele  $2 \times 1$  sau cu o pavelă  $2 \times 2$ , deci  $b_2 = 2$ .

Dacă  $n > 2$ , avem doar 2 posibilități: să începem cu o pavelă  $2 \times 2$ , sau să începem cu o pavelă  $2 \times 1$ . Dacă începem cu pavela  $2 \times 2$



avem  $b_{n-2}$  posibilități să terminăm pavarea, iar dacă începem cu pavela  $2 \times 1$



avem  $b_{n-1}$  posibilități să terminăm pavarea. Aplicând regula sumei, obținem relația de recurență  $b_n = b_{n-1} + b_{n-2}$  cu condițiile inițiale  $b_1 = 1, b_2 = 2$ . Rezultă că

$$\begin{aligned} b_3 &= b_2 + b_1 = 2 + 1 = 3, \\ b_4 &= b_3 + b_2 = 3 + 2 = 5, \\ b_5 &= b_4 + b_3 = 5 + 3 = 8. \end{aligned}$$

□

**Exemplul 7.** Spunem că un șir de cifre zecimale este un *cuvânt de cod valid* dacă conține cifra 0 de un număr par de ori. De exemplu 10987032 și 123 sunt cuvinte de cod valide, dar 109870302 nu este. Fie  $a_n$  numărul de șiruri de  $n$  cifre zecimale care sunt cuvinte de cod valide. Găsiți o relație de recurență pentru secvența  $\{a_n\}_{n \geq 1}$ .

RĂSPUNS. Fie  $A_n$  mulțimea cuvintelor de cod valide formate din  $n$  cifre zecimale, și  $C_n$  mulțimea șirurilor de  $n$  cifre zecimale. Conform regulii produsului,  $|C| = 10^n$ . Se observă că  $a_1 = 9$  fiindcă mulțimea cuvintelor de cod valide de lungime 1 are nouă elemente: 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9. Dacă  $n > 1$  și  $s$  este un cuvânt de cod de cod valid cu  $n$  cifre zecimale, distingem 2 cazuri:

1.  $s = 0s'$  cu  $s' \in C_{n-1} - A_{n-1}$ . Conform principiului incluziunii și excluziunii, acest caz se poate realiza în  $10^{n-1} - a_{n-1}$  feluri.
2.  $s = cs'$  cu  $c \in \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$  și  $s' \in A_{n-1}$ . Conform regulii produsului, acest caz se poate realiza în  $9a_{n-1}$  feluri.

Conform regulii sumei, obținem relația de recurență  $a_n = 10^{n-1} - a_{n-1} + 9a_{n-1} = 10^{n-1} + 8a_{n-1}$  cu condiția inițială  $a_1 = 9$ . □

**Exemplul 8 (numere catalane).** Fie  $C_n$  numărul de posibilități de a adăuga paranteze la produsul de numere  $x_0 \cdot x_1 \cdot x_3 \cdot \dots \cdot x_n$  pentru a determina ordinea efectuării înmulțirilor. De exemplu,  $C_3 = 5$  fiindcă sunt 5 posibilități de a adăuga paranteze la produsul  $x_0 \cdot x_1 \cdot x_2 \cdot x_3$  pentru a determina ordinea efectuării înmulțirilor:

$$\begin{array}{lll} ((x_0 \cdot x_1) \cdot x_2) \cdot x_3 & (x_0 \cdot (x_1 \cdot x_2)) \cdot x_3 & (x_0 \cdot x_1) \cdot (x_2 \cdot x_3) \\ x_0 \cdot ((x_1 \cdot x_2) \cdot x_3) & x_0 \cdot (x_1 \cdot (x_2 \cdot x_3)) & \end{array}$$

Găsiți o relație de recurență pentru calculul lui  $C_n$ . Ce valoare are  $C_4$ ?

RĂSPUNS: Este evident că  $C_0 = C_1 = 1$ .  $x_0 \cdot x_1 \cdot x_3 \cdot \dots \cdot x_n$  conține  $n$  operații de înmulțire și putem alege pe oricare din ele pentru a fi ultima efectuată. De exemplu, în  $((x_0 \cdot x_1) \cdot x_2) \cdot x_3$  ultima înmulțire este a treia, iar în  $(x_0 \cdot x_1) \cdot (x_2 \cdot x_3)$  ultima înmulțire este a doua. Deci sunt  $n$  posibilități de a alege ultima înmulțire efectuată. În cazul  $k$  (când ultima înmulțire efectuată este a  $k$ -a), avem de determinat ordinea efectuării înmulțirilor pentru  $x_0 \cdot \dots \cdot x_{k-1}$  și pentru  $x_k \cdot \dots \cdot x_n$ :

$$\underbrace{(x_0 \cdot \dots \cdot x_{k-1})}_{C_{k-1} \text{ posibilități}} \cdot \underbrace{(x_k \cdot \dots \cdot x_n)}_{C_{n-k} \text{ posibilități}}$$

Conform regulii produsului, cazul  $k$  se poate realiza în  $C_{k-1} \cdot C_{n-k}$  feluri, Conform regulii sumei, pentru cele  $n$  cazuri rezultă relația de recurență

$$C_n = \sum_{k=1}^n C_{k-1} \cdot C_{n-k}$$

cu condițiile inițiale  $C_0 = 1$  și  $C_1 = 1$ . Cu această recurență putem calcula

$$\begin{array}{ll} C_2 &= C_0 \cdot C_1 + C_1 \cdot C_0 = 2, \\ C_3 &= C_0 \cdot C_2 + C_1 \cdot C_1 + C_2 \cdot C_0 = 2 + 1 + 2 = 5, \\ C_4 &= C_0 \cdot C_3 + C_1 \cdot C_2 + C_2 \cdot C_1 + C_3 \cdot C_0 = 5 + 2 + 2 + 5 = 14. \quad \square \end{array}$$

**Exercițiul 9.** Presupunem că avem bancnote de 1 leu, 3 lei și 5 lei.

1. Folosiți un raționament combinatorial ca să aflați în câte feluri poate fi plătită suma de  $n$  lei cu bancnote de acest fel.
2. În câte feluri se pot plăti 12 lei cu bancnote de 2, 3 și 5 lei?

RĂSPUNS:

1. Fie  $a_n$  numărul de posibilități de a plăti  $n$  lei cu bancnote de 2 lei;  $b_n$  numărul de posibilități de a plăti  $n$  lei cu bancnote de 2 sau 3 lei; și  $c_n$  numărul de posibilități de a plăti  $n$  lei cu bancnote de 2, 3 și 5 lei. Ni se cere să găsim o formulă de calcul pentru  $c_n$ . Observăm că

- $a_n = \begin{cases} 1 & \text{dacă } n \text{ este multiplu de 2 (inclusiv 0),} \\ 0 & \text{în caz contrar.} \end{cases}$
- Pentru calculul lui  $b_n$  distingem 2 cazuri:
  - (a) Folosim o bancnotă de 3 lei. Acest caz este posibil doar dacă  $n \geq 3$ , și mai rămân de plătit  $n - 3$  lei în unul din  $b_{n-3}$  feluri.
  - (b) Nu folosim bancnote de 3 lei, deci folosim doar bancnote de 2 lei și putem face plata în  $a_n$  feluri.

Conform regulii sumei

$$b_n = \begin{cases} a_n & \text{dacă } n < 3, \\ a_n + b_{n-3} & \text{dacă } n \geq 3. \end{cases}$$

- Și pentru calculul lui  $c_n$  distingem 2 cazuri:
  - (a) Folosim o bancnotă de 5 lei. Acest caz este posibil doar dacă  $n \geq 5$ , și mai rămân de plătit  $n - 5$  lei în unul din  $c_{n-5}$  feluri.
  - (b) Nu folosim bancnote de 5 lei, deci folosim doar bancnote de 2 și 3 lei și putem face plata în  $b_n$  feluri.

Conform regulii sumei

$$c_n = \begin{cases} b_n & \text{dacă } n < 5, \\ b_n + c_{n-5} & \text{dacă } n \geq 5. \end{cases}$$

$$\begin{aligned} 2. \quad c_{12} &= b_{12} + c_7 = (a_{12} + b_9) + (b_7 + c_2) = 1 + b_9 + b_7 + b_2 \\ &= 1 + (a_9 + b_6) + (a_7 + b_4) + a_2 = 2 + (a_3 + b_3) + (a_4 + b_1) \\ &= 2 + (0 + a_3 + b_0) + (1 + a_1) = 2 + a_0 + 1 = 4. \end{aligned}$$

□

### Formule închise

O **soluție** pentru o relație de recurență cu condiții inițiale a unei secvențe  $\{a_n\}_{n \geq k}$  este o formulă explicită a lui  $a_n$  în funcție de  $n$  care satisface condițiile inițiale și relația de recurență. O astfel de soluție se numește **formulă închisă** a relației de recurență.

De exemplu,  $a_n = 3 \cdot n$  pentru toți  $n \in \mathbb{N}$  este o formulă închisă pentru relația de recurență cu condițiile inițiale

$$a_0 = 0, \quad a_1 = 3, \quad a_n = 2 \cdot a_{n-1} - a_{n-2} \quad \text{dacă } n > 1$$

fiindcă

- $3 \cdot 0 = 0 = a_0$ ,  $3 \cdot 1 = 3 = a_1$ , deci condițiile inițiale sunt satisfăcute de formula închisă.
- dacă înlocuim  $a_n$  cu  $3 \cdot n$  în relația de recurență obținem  $2 \cdot a_{n-1} - a_{n-2} = 2 \cdot 3 \cdot (n-1) - 3 \cdot (n-2) = 3 \cdot n = a_n$ , deci formula închisă satisface și relația de recurență.

De obicei, formulele închise permit un calcul mult mai rapid al lui  $a_n$  decât calculul progresiv al tuturor valorilor  $a_k$ ,  $k \leq n$  cu relația de recurență. De exemplu, calculul lui  $a_n$  din secvența  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  definită de relația de recurență

$$a_0 = 0, \quad a_1 = 3, \quad a_n = 2 \cdot a_{n-1} - a_{n-2} \quad \text{dacă } n > 1$$

necesită

- $n - 2$  înmulțiri și  $n - 2$  scăderi dacă se calculează progresiv

$$a_3 = 2 \cdot a_2 - a_1, \dots, a_n = 2 \cdot a_{n-1} - a_{n-2}.$$

- O singură înmulțire dacă se folosește formula închisă  $a_n = 3 \cdot n$ .

Din acest motiv, este important să învățăm metode de rezolvare a relațiilor de recurență cu condiții inițiale.

Uneori, o formulă închisă poate fi ghicită după ce se calculează câțiva termeni ai secvenței. De exemplu, dacă calculăm termenii  $H_3, H_4, H_5$  ai secvenței  $\{H_n\}_{n \geq 1}$  pentru turnul din Hanoi, definită de  $H_1 = 1$  și  $H_n = 2 \cdot H_{n-1} + 1$  dacă  $n > 1$ , observăm că

$$\begin{aligned} H_2 &= 2 \cdot H_1 + 1 = 2 \cdot 1 + 1 = 3 = 2^2 - 1, \\ H_3 &= 2 \cdot H_2 + 1 = 2 \cdot 3 + 1 = 7 = 2^3 - 1, \\ H_4 &= 2 \cdot H_3 + 1 = 2 \cdot 7 + 1 = 15 = 2^4 - 1 \end{aligned}$$

și putem ghici că  $H_n = 2^n - 1$ . Apoi putem verifica dacă formula ghicită este soluție a relației de recurență și a condițiilor inițiale.

Această metodă de rezolvare are dezavantajul că se bazează pe capacitatea de a ghici o soluție. Din fericire, există clase importante de relații de recurență pe care știm cum să le rezolvăm fără a trebui să ghicim.

În restul acestei subsecțiuni sunt prezentate metodele de rezolvare pentru două clase importante de relații de recurență: (1) relații de recurență liniară omogenă și (2) relații de recurență liniară neomogenă. Pentru mai multe detalii despre metodele de rezolvare a relațiilor de recurență liniară, recomandăm să se citească secțiunea 8.2 din [10].

**Rezolvarea relațiilor de recurență liniară omogenă**

O relație de recurență liniară omogenă de gradul  $k$  cu coeficienți constanți este o relație de recurență de forma

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} \quad (1.19)$$

cu  $c_1, c_2, \dots, c_k \in \mathbb{R}$  și  $c_k \neq 0$

Relația de recurență este **liniară** fiindcă  $a_n$  este o sumă de produse de termeni precedenți înmulți cu coeficienți care sunt funcții de  $n$ , la care se poate aduna un coeficient care este o funcție de  $n$ . Recurența este **omogenă** fiindcă nu conține termeni care să nu fie multipli de termeni precedenți. **Gradul** recurenței este  $k$  atunci când  $a_{n-k}$  este termenul cu indicele cel mai mic de care depinde valoarea lui  $a_n$ . Recurența are **coeficienți constanți** fiindcă toți coeficienții termenilor precedenți sunt numere reale.

De exemplu  $a_n = 3a_{n-1} - 7a_{n-2}$  este o relație de recurență liniară omogenă cu coeficienți constanți, dar  $a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2}^2$  nu este liniară, iar  $a_n = a_{n-1} + 1$  nu este omogenă.

Se observă ușor că, pentru a putea calcula termenii unei secvențe  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  definită de relația de recurență (1.19), trebuie să cunoaștem  $k$  condiții inițiale:

$$a_0 = C_0, a_1 = C_1, \dots, a_{k-1} = C_{k-1}.$$

Acest tip de relații de recurență este studiat din două motive:

1. apare frecvent în modelarea problemelor, și
2. se poate rezolva ușor.

**Ecuatia caracteristică** a relației de recurență (1.19) este

$$r^k - c_1 r^{k-1} - \dots - c_k = 0. \quad (1.20)$$

Fie  $r_1, \dots, r_t$  rădăcinile distincte ale ecuației caracteristice

$$r^k - c_1 r^{k-1} - \dots - c_k = 0$$

a unei relații de recurență liniară omogenă cu coeficienți constanți pentru secvența  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  și  $m_1, m_2, \dots, m_t$  multiplicitățile acestora. Orice soluție a acestei relații de recurență este de forma

$$a_n = p_1(n) r_1^n + p_2(n) r_2^n + \dots + p_t(n) r_t^n$$

unde, pentru  $1 \leq i \leq t$ ,  $p_i(n)$  este un polinom în  $n$  cu coeficienți reali, de grad mai mic ca  $m_i$ .

**Exemplul 10.** Să se rezolve relația de recurență  $a_n = 3a_{n-1} - 2a_{n-2}$  cu condițiile inițiale  $a_0 = 7, a_1 = 5$ .

RĂSPUNS: Aceasta este o relație de recurență liniară omogenă cu coeficienți constanți. Ecuația caracteristică a acesteia este  $r^2 - 3r + 2 = 0$ , care are rădăcinile distincte  $r_1 = (3 - \sqrt{1})/2 = 1$  și  $r_2 = (3 + \sqrt{1})/2 = 2$  cu multiplicitățile  $m_1 = 1, m_2 = 1$ . Rezultă că soluția acestei recurențe este  $a_n = p_1(n)r_1^n + p_2(n)r_2^n$  cu  $p_1(n), p_2(n)$  polinoame de grad  $1 - 1 = 0$  (adică constante), deci  $a_n = a \cdot 1^n + b \cdot 2^n = a + b \cdot 2^n$  unde  $a, b \in \mathbb{R}$ . Valorile coeficienților  $a, b$  sunt determinate de condițiile inițiale:

$$\begin{aligned} a_0 &= a + b = 7, \\ a_1 &= a + 2 \cdot b = 5 \end{aligned}$$

de unde rezultă  $a = 9, b = -2$ . Deci  $a_n = 9 - 2^{n+1}$  pentru toți  $n \in \mathbb{N}$ .  $\square$

**Exemplul 11.** Să se rezolve relația de recurență

$$a_n = \frac{11}{2}a_{n-1} - 6a_{n-2} - \frac{9}{2}a_{n-3}.$$

RĂSPUNS: Aceasta este o relație de recurență liniară omogenă cu coeficienți constanți. Ecuația caracteristică a acesteia este

$$r^3 - \frac{11}{2}r^2 + 6r + \frac{9}{2} = 0 \text{ sau } 2r^3 - 11r^2 + 12r + 9 = 0.$$

Se observă că  $r_1 = 3$  este rădăcină a acestei ecuații fiindcă

$$2 \cdot 3^3 - 11 \cdot 3^2 + 12 \cdot 3 + 9 = 54 - 99 + 36 + 9 = 0.$$

Deci  $2r^3 - 11r^2 + 12r + 9 = (r - 3) \cdot p(r)$  unde  $p(r)$  este un polinom de gradul 2 care se obține împărțind  $2r^3 - 11r^2 + 12r + 9$  la  $r - 3$ :

$$\begin{array}{r|l} \begin{array}{rrrr} 2r^3 & -11r^2 & +12r & +9 \\ 2r^3 & -6r^2 & & \\ \hline & -5r^2 & +12r & +9 \\ & -5r^2 & +15r & \\ \hline & & -3r^2 & +9 \\ & & -3r^2 & +9 \\ \hline & & & 0 \end{array} & \begin{array}{l} r-3 \\ 2r^2-5r-3 \end{array} \end{array}$$

Rezultă că  $p(r) = 2r^2 - 5r - 3$ . Rădăcinile polinomului  $p(r) = 0$  sunt  $(5 \pm 7)/4$ , adică  $-1/2$  și  $3$ . Deci ecuația caracteristică are rădăcinile  $r_1 = 3$

cu multiplicitatea  $m_1 = 2$ , și  $r_2 = -1/2$  cu multiplicitatea  $m_2 = 1$ . Prin urmare, soluția acestei recurențe este

$$a_n = (a \cdot n + b) \cdot 3^n + c \cdot \left(\frac{-1}{2}\right)^n \text{ unde } a, b, c \in \mathbb{R}. \quad \square$$

Singurele ecuații pentru care există formule generale de calcul algebric<sup>2</sup> al rădăcinilor doar sunt cele de grad  $n \leq 4$ . De exemplu, formulele de calcul algebric al rădăcinilor ecuației  $a r^2 + b r + c = 0$  cu  $a, b, c \in \mathbb{R}$  și  $a \neq 0$  sunt

$$r_{1,2} = \frac{-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac}}{2a}.$$

Pentru ecuațiile de gradul 3 și 4, formulele algebrice sunt mai complicate, iar pentru ecuații de grad mai mare ca 4 nu există.

Adesea avem de rezolvat ecuații de forma  $a_n r^n + a_{n-1} r^{n-1} + \dots + a_0 = 0$  cu  $a_n, a_{n-1}, \dots, a_0 \in \mathbb{Z}$ ,  $a_n, a_0 \neq 0$  și  $\gcd(a_1, \dots, a_n)$ . Dacă această ecuație are o rădăcină rațională, o putem găsi ușor cu ajutorul următorului criteriu:

CRITERIUL DE TEST DE RĂDĂCINĂ RAȚIONALĂ. Se consideră ecuația

$$a_n r^n + a_{n-1} r^{n-1} + \dots + a_0 = 0 \quad (1.21)$$

cu  $a_1, a_2, \dots, a_n \in \mathbb{Z}$ ,  $\gcd(a_1, \dots, a_n)$  și  $a_1, a_n \neq 0$ . Orice rădăcină rațională a lui (1.21) este de forma  $p/q$  cu  $p, q \in \mathbb{Z}$ ,  $\gcd(p, q) = 1$ ,  $p$  este un factor al lui  $a_0$ , iar  $q$  este un factor pozitiv al lui  $a_n$ .

**Exemplul 12.** Să se determine toate rădăcinile raționale ale ecuației

$$70r^3 - 385r^2 + 420r - 315 = 0.$$

REZOLVARE:  $\gcd(70 - 315) = 35$ , deci dacă împărțim cu 35 toți coeficienții ecuației date obținem ecuația  $2r^3 - 11r^2 + 12r + 9 = 0$  care satisface criteriul de test de rădăcină rațională. Factorii pozitivi ai lui 2 sunt 1 și 2, iar factorii lui 9 sunt  $-9, -3, -1, 1, 3$  și 9. Rezultă că orice rădăcină rațională a ecuației date este în mulțimea

$$\left\{ \frac{a}{b} \mid a \in \{-9, -3, -1, 1, 3, 9\}, b \in \{1, 2\} \right\} = \left\{ \pm 1, \pm 3, \pm 9, \pm \frac{1}{2}, \pm \frac{3}{2}, \pm \frac{9}{2} \right\}.$$

După verificarea tuturor celor 12 posibilități rezultă că singurele rădăcini raționale sunt  $r_1 = 3$  și  $r_2 = -1/2$ .  $\square$

<sup>2</sup>Adică, aplicând doar adunări, scăderi, înmulțiri și extrageri de radicali de ordin cel mult  $n$  asupra coeficienților ecuației.

Unele relații de recurență nu sunt liniare omogene dar se pot reduce la relații de recurență liniară omogenă cu coeficienți constanți. Următoarele două exemple ilustrează astfel de situații.

**Exemplul 13.** Calculați soluția relației de recurență  $a_n = 3a_{n-1} - 4$  cu  $a_0 = 1$ . Ce valoare are  $a_{20}$ ?

RĂSPUNS: Aceasta nu este o relație de recurență liniară omogenă, dar se poate transforma ușor în o relație de recurență liniară omogenă de gradul 2 cu coeficienți constanți dacă observăm că  $a_1 = a_0 - 4 = -1$  și

$$\left. \begin{array}{l} a_n = 3a_{n-1} - 4 \\ a_{n-1} = 3a_{n-2} - 4 \end{array} \right\} \Rightarrow a_n - a_{n-1} = 3a_{n-1} - 3a_{n-2}$$

de unde rezultă că  $a_n - 4a_{n-1} + 3a_{n-2} = 0$ . Ecuația caracteristică este  $r^2 - 4r + 3 = 0$  cu rădăcinile  $r_1 = 1$  cu multiplicitatea  $m_1 = 1$ , și  $r_2 = 3$  cu multiplicitatea 1. Deci  $a_n = a + b \cdot 3^n$  cu  $a, b \in \mathbb{R}$ . Din condițiile inițiale  $a_0 = 1$ ,  $a_2 = -1$  rezultă  $a + b = 1$  și  $a + 3b = -1$ , deci  $a = 2$ ,  $b = -1$ .

În concluzie,  $a_n = 2 - 3^n$  și  $a_{20} = 2 - 3^{20} = -3486784399$ .  $\square$

**Exemplul 14\*.** Calculați soluțiile relațiilor de recurență pentru secvențele  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  și  $\{b_n\}_{n \geq 0}$  dacă  $a_n = a_{n-1} + 2b_{n-1}$  și  $b_n = 2a_{n-1} + 3b_{n-1}$ .

RĂSPUNS: Mai întâi eliminăm  $a_{n-1}$  ca să obținem o recurență pentru  $b_n$ , apoi eliminăm  $b_{n-1}$  ca să obținem o recurență pentru  $a_n$ :

$$\begin{array}{rcl} a_n = & a_{n-1} + 2b_{n-1} & | \cdot (-2) \\ b_n = & 2a_{n-1} + 3b_{n-1} & \\ \hline -2a_n + b_n = & -b_{n-1} & \Rightarrow a_n = (b_n + b_{n-1})/2 \\ \\ a_n = & a_{n-1} + 2b_{n-1} & | \cdot (-3) \\ b_n = & 2a_{n-1} + 3b_{n-1} & | \cdot 2 \\ \hline -3a_n + 2b_n = & a_{n-1} & \Rightarrow b_n = (3a_n + a_{n-1})/2 \end{array}$$

de unde rezultă relațiile de recurență liniară omogenă de gradul 2

$$\begin{cases} b_n = 2(b_{n-1} + b_{n-2})/2 + 3b_{n-1} & = 4b_{n-1} + b_{n-2}, \\ a_n = a_{n-1} + 2(3a_{n-1} + a_{n-2})/2 & = 4a_{n-1} + a_{n-2}. \end{cases}$$

Ambele relații de recurență au ecuația caracteristică  $r^2 - 4r - 1 = 0$  cu rădăcinile  $r_1 = 2 + \sqrt{5}$  și  $r_2 = 2 - \sqrt{5}$ , deci

$$\begin{aligned} a_n &= ar_1^n + br_2^n, \\ b_n &= cr_1^n + dr_2^n \end{aligned}$$

cu  $a, b, c, d \in \mathbb{R}$ . Deasemenea,  $a_n = a_{n-1} + 2b_{n-1}$  implică

$$(ar_1 - a - 2c)r_1^{n-1} + (br_2 - b - 2d)r_2^{n-1} = 0$$

pentru toți  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n > 0$ , deci  $ar_1 - a - 2c = 0$  și  $br_2 - b - 2d = 0$ . Deducem că  $c = (r_1 - 1) \cdot a/2$  și  $d = (r_2 - 1) \cdot b/2$ . În concluzie, soluțiile relațiilor de recurență pentru secvențele  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  și  $\{b_n\}_{n \geq 0}$  sunt

$$\begin{aligned} a_n &= ar_1^n + br_2^n, \\ b_n &= \frac{r_1 - 1}{2} ar_1^n + \frac{r_2 - 1}{2} br_2^n \end{aligned}$$

cu  $a, b \in \mathbb{R}$ . □

### Rezolvarea relațiilor de recurență liniară neomogenă

O relație de recurență liniară neomogenă de gradul  $k$  cu coeficienți constanți este o relație de recurență de forma

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} + F(n) \quad (1.22)$$

cu  $c_1, c_2, \dots, c_k \in \mathbb{R}$ ,  $c_k \neq 0$ , și  $F(n)$  o funcție diferită de 0 care depinde doar de  $n$ . Relația de recurență

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

se numește *relație de recurență omogenă asociată* recurenței (1.22).

Relațiile de recurență liniară neomogenă cu coeficienți constanți au două proprietăți importante:

1. Dacă  $a_n^{(p)}$  este o soluție particulară a recurenței (1.22) atunci orice altă soluție a recurenței (1.22) este de forma  $a_n = a_n^{(p)} + a_n^{(h)}$  unde  $a_n^{(h)}$  este soluție a relației de recurență omogene asociate.
2. În general, o soluție particulară  $a_n^{(p)}$  pentru recurența (1.22) este greu de găsit, dar se poate obține ușor când  $F(n)$  este de forma  $p(n) \cdot s^n$  cu  $s \in \mathbb{R}$  și  $p(n)$  un polinom în  $n$  cu coeficienți reali.

Teorema următoare ne dă un criteriu simplu de calcul al unei soluții particulare  $a_n^{(p)}$  când funcția  $F(n)$  are forma specială descrisă mai sus.

**Teoremă.** Fie relația de recurență liniară neomogenă

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

cu  $c_1, c_2, \dots, c_k \in \mathbb{R}$ , și  $F(n) = p(n) \cdot s^n$  unde  $p(n)$  este un polinom de gradul  $t$  în  $n$  cu coeficienți reali și  $s \in \mathbb{R}$ .

1. Dacă  $s$  nu este rădăcină a ecuației caracteristice a relației de recurență omogenă asociate, adică  $s^n \neq c_1 s^{n-1} + c_2 s^{n-2} + \dots + c_k$ , atunci există o soluție particulară a acestei recurențe, de forma  $q(n) \cdot s^n$  cu  $q(n)$  un polinom de grad  $\leq t$  cu coeficienți reali.
2. Dacă  $s$  este rădăcină cu multiplicitatea  $m > 0$  a ecuației caracteristice a relației de recurență omogenă asociate, atunci există o soluție particulară a acestei recurențe, de forma  $n^m \cdot q(n) \cdot s^n$  cu  $q(n)$  un polinom de grad  $\leq t$  cu coeficienți reali.

**Exemplul 15.** Să se determine forma generală a unei soluții a relației de recurență  $a_n = 6a_{n-1} - 12a_{n-2} + 8a_{n-3} + F(n)$  dacă

$$(a) F(n) = n \cdot 2^n \quad (b) F(n) = n^3 \cdot (-2)^n$$

**RĂSPUNS:** Aceasta este o relație de recurență liniară neomogenă de gradul 3 cu coeficienți constanți. Ecuația caracteristică  $r^3 - 6r^2 + 12r - 8 = (r-2)^3 = 0$ , deci soluția generală a a relației de recurență omogene asociate este  $a_n^{(h)} = (e n^2 + f n + g) 2^n$  cu  $e, f, g \in \mathbb{R}$ .

- (a)  $F(n) = n \cdot 2^n = p(n) \cdot s^n$  unde  $p(n) = n$  și  $s = 2$ . Numărul  $s$  este rădăcină cu multiplicitatea 3 a ecuației caracteristice. În acest caz există o soluție particulară  $a_n^{(p)} = n^3 \cdot (a n + b) \cdot 2^n$  cu  $a, b \in \mathbb{R}$ . Rezultă că putem înlocui  $a_n$  cu  $n^3 \cdot (a n + b) \cdot 2^n$  în relația de recurență, deci are loc egalitatea

$$\begin{aligned} n^3 \cdot (a n + b) \cdot 2^n &= 6(n-1)^3 \cdot (a(n-1) + b) \cdot 2^{n-1} \\ &\quad - 12(n-2)^3 \cdot (a(n-2) + b) \cdot 2^{n-2} \\ &\quad + 8(n-3)^3 \cdot (a(n-3) + b) \cdot 2^{n-3} + n 2^n \end{aligned}$$

După ce împărțim ecuația cu  $2^n$  obținem

$$\begin{aligned} a n^4 + b n^3 &= 3(n-1)^3(a n + b - a) - 3(n-2)^3(a n + b - 2a) \\ &\quad + (n-3)^3(a n + b - 3a) + n \\ &= a n^4 + b n^3 + (1 - 24a)n + 36a - 6b. \end{aligned}$$

Rezultă  $1 - 24a = 0$  și  $36a - 6b = 0$ , adică  $a = 1/24$  și  $b = 1/4$ . Deci

$$a_n^{(p)} = n^3 \left( \frac{n}{24} + \frac{1}{4} \right) 2^n \quad \text{este o soluție particulară, iar}$$

$$a_n = a_n^{(p)} + a_n^{(h)} \quad \text{este soluția generală.}$$

- (b)  $F(n) = n^3 \cdot (-2)^n = p(n) \cdot s^n$  unde  $p(n) = n^3$  și  $s = -2$ . Numărul  $-2$  nu este rădăcină a ecuației caracteristice. În acest caz există o soluție particulară  $a_n^{(p)} = (an^3 + bn^2 + cn + d) \cdot (-2)^n$  cu  $a, b, c, d \in \mathbb{R}$ . Rezultă că putem înlocui  $a_n$  cu  $(an^3 + bn^2 + cn + d) \cdot (-2)^n$  în relația de recurență, deci are loc egalitatea

$$\begin{aligned} (an^3 + bn^2 + cn + d) \cdot (-2)^n = \\ 6(a(n-1)^3 + b(n-1)^2 + c(n-1) + d) \cdot (-2)^{n-1} \\ - 12(a(n-2)^3 + b(n-2)^2 + c(n-2) + d) \cdot (-2)^{n-2} \\ + 8(a(n-3)^3 + b(n-3)^2 + c(n-3) + d) \cdot (-2)^{n-3} + n^3 \cdot (-2)^n \end{aligned}$$

După ce împărțim ecuația cu  $(-2)^n$ , obținem

$$\begin{aligned} an^3 + bn^3 + cn + d = \\ -3(a(n-1)^3 + b(n-1)^2 + c(n-1) + d) \\ -3(a(n-2)^3 + b(n-2)^2 + c(n-2) + d) \\ - (a(n-3)^3 + b(n-3)^2 + c(n-3) + d) + n^3 = \\ (1-7a)n^3 + (36a-7b)n^2 + (-72a+24b-7c)n \\ + (54a-24b+12c-7d). \end{aligned}$$

Rezultă

$$\begin{cases} 1-7a = a \\ 36a-7b = b \\ -72a+24b-7c = c \\ 54a-24b+12c-7d = d \end{cases} \Rightarrow a = \frac{1}{8}, b = c = \frac{9}{16}, d = 0.$$

Deci

$$a_n^{(p)} = \left( \frac{n^3}{8} + \frac{9n^2}{16} + \frac{9n}{16} \right) (-2)^n \quad \text{este o soluție particulară, iar}$$

$$a_n = a_n^{(p)} + a_n^{(h)} \quad \text{este soluția generală.}$$

□

**Exemplul 16.** Să se calculeze o formulă închisă pentru secvența  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  unde  $a_n = \sum_{k=0}^n k^3$ .

RĂSPUNS. Din  $a_n = \sum_{k=0}^n k^3$  rezultă

$$a_0 = \sum_{k=0}^0 k^3 = 0^3 = 0 \text{ și } a_n = \left( \sum_{k=0}^{n-1} a_k \right) + n^3 = a_{n-1} + n^3 \text{ dacă } n > 0$$

Ecuția caracteristică a recurenței omogene asociate este  $r - 1 = 0$ , care are rădăcina  $r_1 = 1$  cu multiplicitatea  $m_1 = 1$ , iar termenul liber al recurenței este  $F(n) = n^3 = p(n) \cdot 1^n$  cu  $p(n) = n^3$ .

Rezultă că

1. soluția generală a relației de recurență omogene asociate este  $a_n^{(h)} = a \cdot 1^n = a$  cu  $a \in \mathbb{R}$ ,
2. o soluție particulară este de forma  $a_n^{(p)} = n(bn^3 + cn^2 + dn + e)1^n$  cu  $b, c, d, e \in \mathbb{R}$ . Rezultă că putem înlocui  $a_n$  cu  $n(bn^3 + cn^2 + dn + e)$  în relația de recurență  $a_n = a_{n-1} + n^3$ , deci are loc egalitatea

$$\begin{aligned} & bn^4 + cn^3 + dn^2 + en \\ &= b(n-1)^4 + c(n-1)^3 + d(n-1)^2 + e(n-1)^2 + n^3 \\ &= bn^4 + (1-4b+c)n^3 + (6b-3c+d)n^2 \\ &\quad + (-4b+3c-2d+e)n + (b-c+d-e). \end{aligned}$$

Rezultă

$$\begin{cases} 1-4b+c = b \\ 6b-3c+d = c \\ -4b+3c-2d+e = d \\ b-c+d-e = e \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} b = 1/4 \\ c = 1/2 \\ d = 1/4 \\ e = 0. \end{cases}$$

Soluția generală este

$$a_n = a_n^{(p)} + a_n^{(h)} = a + n \left( \frac{1}{4}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{4}n \right) = a + \frac{1}{4}n^2(n+1)^2$$

iar condiția inițială  $a_0 = 0$  implică  $a = 0$ . Deci

$$a_n = \sum_{k=0}^n k^3 = \frac{1}{4}n^2(n+1)^2.$$

□

### 1.5.2 Concluzii

- Regulele de bază ale raționamentului combinatorial în teoria numărării sunt:
  - regula bijecției,
  - regula sumei,
  - regula produsului
 și principiul incluziunii și excluziunii.
- Adesea, răspunsul produs de un raționament combinatorial este o relație de recurență. O relație de recurență permite calculul progresiv al unei secvențe de termeni pornind de la niște valori inițiale, până când se obține termenul dorit.
- Numeroase clase de relații de recurență pot fi rezolvate. O soluție a unei relații de recurență pentru o secvență de termeni  $\{a_n\}_{n \geq n_0}$  este o formulă  $a_n = F(n)$  unde  $F(n)$  este o expresie care depinde doar de  $n$  și permite calculul direct al lui  $a_n$  pentru toți  $n \geq n_0$ , fără a fi nevoie să calculăm toți termenii precedenți  $a_{n_0}, a_{n_0+1}, \dots, a_{n-1}$ .
- Au fost prezentate metode de rezolvare pentru două clase largi de relații de recurență:
  1. relații de recurență liniară omogenă de gradul  $k$  cu coeficienți constanți,
  2. relații de recurență liniară neomogenă de gradul  $k$  cu coeficienți constanți, în care termenul neliniar  $F(n)$  este de forma  $p(n) \cdot s^n$  cu  $p(n)$  un polinom în  $n$  și  $s \in \mathbb{R}$ .

### 1.5.3 Exerciții

1. Determinați o relație de recurență pentru calculul numărului de posibilități de a plăti  $n$  lei cu bancnote ipotetice de 1, 3, 5, 10, 25 și 50 lei. Scrieți un program care calculează acest număr. Ce valoare are acest număr pentru suma de 100 lei?
2. Un mesaj este o secvență finită de semnale de trei feluri care urmează imediat unul după altul: semnalul  $A$  durează 1 microsecundă, iar semnalele  $B$  și  $C$  durează 2 microsecunde. Fie  $a_n$  numărul de mesaje diferite care durează  $n$  microsecunde.

- (a) Să se găsească o relație de recurență cu condiții inițiale pentru calculul lui  $a_n$ .
- (b) Câte semnale diferite durează 25 microsecunde?
3. Rezolvați următoarele relații de recurență împreună cu condițiile lor inițiale:
- (a)  $a_0 = 1, a_1 = 0, a_n = 5a_{n-1} - 6a_{n-2}$  dacă  $n > 1$ .
- (b)  $a_0 = 0, a_1 = 1, a_n = 4a_{n-1} - 4a_{n-2}$  dacă  $n > 1$ .
- (c)  $a_0 = 2, a_1 = 1, a_n = 7a_{n-1} - 10a_{n-2}$  dacă  $n > 1$ .
4. Secvența  $\{f_n\}_{n \geq 0}$  a numerelor Fibonacci este definită de relația de recurență cu condițiile inițiale

$$f_0 = 0, f_1 = 1, f_n = f_{n-1} + f_{n-2} \text{ dacă } n > 1.$$

- (a) Rezolvați această relație de recurență.
- (b) Demonstrați că  $f_n$  este întregul cel mai apropiat de numărul

$$\frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n.$$

5. Rezolvați relația de recurență  $a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2} - 2a_{n-3}$  cu condițiile inițiale  $a_0 = 3, a_1 = 6$  și  $a_2 = 0$ .
6. Calculați o formulă închisă pentru secvența  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  cu  $a_n = \sum_{k=0}^n k$ .
7. Calculați o formulă închisă pentru secvența  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  cu  $a_n = \sum_{k=0}^n k^2$ .
8. Rezolvați relațiile de recurență
- (a)  $a_n = 5a_{n-1} - 6a_{n-2} + 7^n$ .
- (b)  $a_n = 2a_{n-1} + 3 \cdot 2^n$ .
- (c)  $a_n = 4a_{n-1} - 4a_{n-2} + (n+1)2^n$ .
- 8\*. Rezolvați relațiile de recurență mutual recursive  $a_n = 3a_{n-1} + 2b_{n-1}$ ,  $b_n = a_{n-1} + 2b_{n-1}$  cu  $a_0 = 1$  și  $b_0 = 2$ .