

## UTILIZAREA FUNCȚIILOR GENERATOARE ÎN DEMONSTRAREA IDENTITĂȚILOR

Andreea A. Sandor

**Abstract.** In this paper there are presented two different types of generating functions, ordinary and exponential generating functions. There are also presented some applications using classical methods and the snake oil method.

**MSC 2000.** 05A15.

**Key words.** generating function, snake oil method.

### 1. NOTIUNI INTRODUCTIVE

Fiind dat un sir de numere  $a_0, a_1, a_2, \dots$ , dorim să aflăm o formulă generală pentru termenii sirului. Din păcate, nu tot timpul este posibil să aflăm acest lucru, fapt care a dus la introducerea funcțiilor generatoare.

De fapt, aceste funcții sunt niște serii formale de puteri de forma

$$f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n$$

unde  $a_0, a_1, a_2, \dots$  sunt chiar termenii sirului pe care dorim să îl aflăm.

Funcțiile generatoare sunt des utilizate în:

- găsirea unei formule exacte pentru termenii unui sir;
- găsirea unei formule de recurență;
- calculul mediilor sau a altor proprietăți statistice;
- demonstrarea convexității unei funcții;
- demonstrarea unor identități.

Asemenea altor funcții, funcțiile generatoare pot fi adunate, înmulțite sau derivate. Astfel există următoarele operații:

1. Adunarea

$$\sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n + \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} c_n x^n, \quad \text{unde } c_n = a_n + b_n.$$

2. Înmulțirea

$$\sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n \cdot \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n = \sum_{n=0}^{\infty} c_n x^n, \quad \text{unde } c_n = \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}$$

3. Derivarea formală

$$A(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + a_3 x^3 + \dots \Rightarrow A'(x) = a_1 + 2a_2 x + 3a_3 x^2 + \dots .$$

În continuare vom introduce o notație ce va fi folosită pe tot parcursul lucrării.

**DEFINITIA 1.** Fie  $f(x)$  o serie de puteri ale lui  $x$ . Prin simbolul  $[x^n]f(x)$  vom nota coeficientul lui  $x^n$  din seria  $f(x)$ .

De exemplu,  $[x^n]e^x = \frac{1}{n!}$ .

**OBSERVATIA 1.** O proprietate a acestei notări este următoarea:

$$[x^n](x^a f(x)) = [x^{n-a}]f(x).$$

O altă notăre folosită în această lucrare este  $\binom{n}{k}$ ,  $n, k \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq k$  și anume numărul combinărilor de  $n$  luate câte  $k$ . De asemenea se consideră ca și convenție  $\binom{n}{k} = 0$  pentru  $n < k$ . Numerele  $n$  și  $k$  verifică următoarea relație de recurență

$$(1) \quad \binom{n}{k} = \binom{n-1}{k} + \binom{n-1}{k-1}.$$

În continuare voi prezenta câteva serii de puteri cunoscute ce vor fi folosite pe parcursul lucrării. Acestea nu includ demonstrații deoarece se presupun a fi cunoscute.

$$(2) \quad \frac{1}{1-x} = \sum_{n \geq 0} x^n, \quad |x| < 1,$$

$$(3) \quad e^x = \sum_{n \geq 0} \frac{x^n}{n!},$$

$$(4) \quad \sin x = \sum_{n \geq 0} (-1)^n \frac{x^{2n+1}}{(2n+1)!},$$

$$(5) \quad \cos x = \sum_{n \geq 0} (-1)^n \frac{x^{2n}}{(2n)!},$$

$$(6) \quad (1+x)^n = \sum_k \binom{n}{k} x^k,$$

$$(7) \quad \frac{1}{(1-x)^{k+1}} = \sum_n \binom{n+k}{n} x^n, \quad k \geq 0,$$

$$(8) \quad \frac{x^k}{(1-x)^{k+1}} = \sum_{n \geq 0} \binom{n}{k} x^n, \quad k \geq 0.$$

**DEFINIȚIA 2.** O serie  $f$  este funcția generatoare ordinată a sirului  $(a_n)_{n \geq 0}$  dacă

$$f = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n.$$

**Notatie:**  $f \xrightarrow{\text{ops}} (a_n)_{n \geq 0}$  (ordinary power series).

**DEFINIȚIA 3.** O serie  $f$  este funcția generatoare exponențială a sirului  $(a_n)_{n \geq 0}$  dacă

$$f = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{a_n}{n!} x^n.$$

**Notatie:**  $f \xrightarrow{\text{egf}} (a_n)_{n \geq 0}$  (exponential generating function).

## 2. APlicații

### 2.1. Metode clasice.

**EXERCITIUL 1.** Fie sirul  $(a_n)_{n \geq 0}$ ,  $a_{n+1} = 2a_n + 1$ ,  $a_0 = 0$ . Să se afle funcția generatoare a acestui sir.

**Soluție.** Fie  $A(x) = \sum_{n \geq 0} a_n x^n$  funcția generatoare a sirului. Înmulțim atât membrul stâng cât și membrul drept cu  $x^n$

$$a_{n+1} x^n = 2a_n x^n + x^n,$$

apoi însumăm de la 0 la  $\infty$

$$\sum_{n \geq 0} a_{n+1} x^n = \sum_{n \geq 0} 2a_n x^n + \sum_{n \geq 0} x^n.$$

Considerăm membrul stâng al egalității

$$\begin{aligned} \sum_{n \geq 0} a_{n+1} x^n &= a_1 + a_2 x + a_3 x^2 + \dots \\ &= \frac{a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots - a_0}{x} \\ &= \frac{A(x) - a_0}{x} \\ &= \frac{A(x)}{x} \end{aligned}$$

iar apoi membrul drept

$$\sum_{n \geq 0} (2a_n + 1) x^n = 2A(x) + \sum_{n \geq 0} x^n = 2A(x) + \frac{1}{1-x}.$$

Egalând membrul stâng cu membrul drept obținem

$$\frac{A(x)}{x} = 2A(x) + \frac{1}{1-x}.$$

$$\text{Prin urmare, } A(x) = \frac{x}{(1-x)(1-2x)}.$$

Dacă dorim să găsim o formulă explicită pentru  $(a_n)$  procedăm în felul următor:

$$\begin{aligned} \frac{x}{(1-x)(1-2x)} &= \frac{1}{1-2x} - \frac{1}{1-x} \\ &= (1+2x+2^2x^2+2^3x^3+\dots) - (1+x+x^2+x^3+\dots) \\ &= (2-1)x + (2^2-1)x^2 + (2^3-1)x^3 + \dots \end{aligned}$$

De aici va rezulta că  $2^n - 1$  va fi coeficientul lui  $x^n$ , aşadar am obținut  $a_n = 2^n - 1$ ,  $\forall n \geq 0$ .

Un alt exemplu foarte cunoscut este sirul lui Fibonacci.

**EXERCITIUL 2.** Fie  $(F_n)_{n \geq 0}$  sirul definit prin următoarea relație de recurență

$$(9) \quad F_{n+1} = F_n + F_{n-1} \quad (n \geq 1; F_0 = 0; F_1 = 1).$$

Folosind metoda utilizată în exemplul anterior, dorim să găsim funcția generatoare a sirului,

$$F(x) = \sum_{n \geq 0} F_n x^n.$$

**Soluție:** Pentru a calcula funcția generatoare, se înmulțește relația (9) cu  $x^n$  și se însumează de la  $n \geq 1$ . Membrul stâng devine

$$F_2 x + F_3 x^2 + F_4 x^3 + \dots = \frac{F(x) - x}{x},$$

iar în membrul drept găsim

$$(F_1 x + F_2 x^2 + F_3 x^3 + \dots) + (F_0 x + F_1 x^2 + F_2 x^3 + \dots) = F(x) + xF(x).$$

Cele două rezultate se egalează

$$\frac{F(x) - x}{x} = F(x) + xF(x),$$

iar funcția generatoare obținută este

$$F(x) = \frac{x}{1-x-x^2}.$$

Pentru a găsi formula termenului general, se descompune funcția generatoare în două fracții. Numitorul funcției se poate descompune astfel:

$$1 - x - x^2 = (1 - xr_+)(1 - xr_-) \quad \left( r_{\pm} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2} \right).$$

Așadar,

$$\frac{x}{1-x-x^2} = \frac{x}{(1-xr_+)(1-xr_-)}$$

Încercăm să descompunem fracția de mai sus în două fracții cu următoarea metodă

$$\frac{x}{(1-xr_+)(1-xr_-)} = \frac{A}{1-xr_+} + \frac{B}{1-xr_-}.$$

Aducând la numitor comun și grupând termenii se obține

$$\frac{x}{(1-xr_+)(1-xr_-)} = \frac{x(-Ar_- + Br_+) + A - B}{(1-xr_+)(1-xr_-)}.$$

După egalarea coeficienților găsim necunoscutele  $A = B = \frac{1}{r_+ - r_-}$ . Așadar funcția generatoare a sirului are următoarea descompunere

$$\frac{x}{(1-xr_+)(1-xr_-)} = \frac{1}{r_+ - r_-} \left( \frac{1}{1-xr_+} - \frac{1}{1-xr_-} \right) = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \sum_{j \geq 0} r_+^j x^j - \sum_{j \geq 0} r_-^j x^j \right).$$

Termenul general al sirului se obține egalând coeficienții lui  $x^n$  din egalitatea

$$\sum_{n \geq 0} F_n x^n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \sum_{n \geq 0} r_+^n x^n - \sum_{n \geq 0} r_-^n x^n \right).$$

În final,

$$(10) \quad F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} (r_+^n - r_-^n) \quad (n = 0, 1, 2, \dots)$$

Această formulă ne ajută și să găsim o aproximare pentru  $F_n$ , atunci când  $n$  este foarte mare. Într-adevăr, când  $n$  este foarte mare, deoarece  $|r_-| < 1$  și  $r_+ > 1$ , al doilea termen din (10) va fi foarte mic în comparație cu primul, așadar o foarte bună aproximare este

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

**EXERCITIUL 3.** O inversiune a unei permutări a mulțimii  $\{1, 2, \dots, n\}$  este o pereche de indici  $(i, j)$  cu proprietatea că, dacă  $i < j$ , atunci  $\sigma(i) > \sigma(j)$ . Cu alte cuvinte, o inversiune este o pereche "în ordinea greșită" din cea de-a doua linie a permutării.

De exemplu, permutarea din  $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 \\ 4 & 9 & 2 & 5 & 8 & 1 & 6 & 7 & 3 \end{pmatrix}$  are 19 inversiuni.

Fie  $b(n, k)$  numărul permutărilor mulțimii  $\{1, 2, \dots, n\}$  care au exact  $k$  inversiuni. Găsiți o formulă simplă pentru funcția generatoare

$$B_n(x) = \sum_{k \geq 0} b(n, k) x^k.$$

**Soluție:** Fie  $j$  fixat,  $1 \leq j \leq n$ . Considerăm doar acele permutări  $\sigma$  de  $n$  elemente care au  $\sigma(j) = n$ . Atunci, nici o inversiune nu îl are pe  $j$  ca al doilea membru din pereche. Există exact  $n - j$  inversiuni care îl au pe  $j$  ca și primul membru al perechii.

Prin urmare, dacă îl ștergem pe  $n$  din sirul valorilor lui  $\sigma$ , obținem o permutare de  $n - 1$  elemente, cu  $n - j$  mai puține inversiuni. Așadar,

$$(11) \quad b(n, k) = \sum_{j=1}^n b(n-1, k-n+j)$$

Înmulțim cu  $x^k$  și însumăm pentru  $k \geq 0$ . În membrul stâng se obține:

$$\sum_{k \geq 0} b(n, k)x^k = B_n(x)$$

Membrul drept devine:

$$(12) \quad \begin{aligned} \sum_{k \geq 0} \sum_{j=1}^n b(n-1, k-n+j)x^k &= \sum_{k \geq 0} b(n-1, k-(n-1))x^k \\ &\quad + \sum_{k \geq 0} b(n-1, k-(n-2))x^k + \\ &\quad + \dots + \sum_{k \geq 0} b(n-1, k-1)x^k + \sum_{k \geq 0} b(n-1, k)x^k \end{aligned}$$

Se observă că ultimul termen al sumei este chiar  $B_{n-1}(x)$ . Fiecare termen al sumei se va trata separat. Fie suma:

$$\sum_{k \geq 0} b(n-1, k-(n-1))x^k.$$

Se realizează schimbarea de variabilă  $t_1 = k - (n-1) \Rightarrow k = t_1 + (n-1)$ . Astfel suma devine:

$$\begin{aligned} \sum_{t_1 \geq -(n-1)} b(n-1, t_1)x^{t_1+(n-1)} &= x^{n-1} \sum_{t_1 \geq -(n-1)} b(n-1, t_1)x^{t_1} \\ &= x^{n-1} \sum_{t_1 \geq 0} b(n-1, t_1)x^{t_1} \\ &= x^{n-1} B_{n-1}(x). \end{aligned}$$

La fel se procedează cu următoarea sumă și anume  $\sum_{k \geq 0} b(n-1, k-(n-2))x^k$ .

Se realizează schimbarea de variabilă  $t_2 = k - (n-2) \Rightarrow k = t_2 + (n-2)$ .

*Suma devine:*

$$\begin{aligned} \sum_{t_2 \geq -(n-2)} b(n-1, t_2) x^{t_2+(n-2)} &= x^{n-2} \sum_{t_2 \geq -(n-2)} b(n-1, t_2) x^{t_2} = x^{n-2} \sum_{t_2 \geq 0} b(n-1, t_2) x^{t_2} \\ &= x^{n-2} B_{n-1}(x). \end{aligned}$$

Analog se vor rezolva și restul sumelor. Penultima sumă,  $\sum_{k \geq 0} b(n-1, k-1) x^k$  se va prelucra astfel: se face schimbarea de variabilă  $t_{n-1} = k - 1$  de unde rezultă că  $k = t_{n-1} + 1$ . Suma devine:

$$\sum_{t_{n-1} \geq -1} b(n-1, t_{n-1}) x^{t_{n-1}+1} = x \sum_{t_{n-1} \geq 0} b(n-1, t_{n-1}) x^{t_{n-1}} = x B_{n-1}(x).$$

Înlocuind rezultatele obținute în relația (12), membrul drept devine:

$$\begin{aligned} \sum_{k \geq 0} \sum_{j=1}^n b(n-1, k-n+j) x^k &= x^{n-1} B_{n-1}(x) + x^{n-2} B_{n-2}(x) \\ &\quad + \dots + x B_{n-1}(x) + B_{n-1}(x) \\ &= B_{n-1}(x)(x^{n-1} + x^{n-2} + \dots + x + 1) \end{aligned}$$

Egalând membrul stâng cu membrul drept se obține:

$$\begin{aligned} B_n(x) &= (1+x+x^2+\dots+x^{n-1}) B_{n-1}(x) \\ &= (1+x+x^2+\dots+x^{n-1})(1+x+\dots+x^{n-2}) B_{n-2}(x) \\ &= \dots \\ &= (1+x)(1+x+x^2)\dots(1+x+x^2+\dots+x^{n-1}) \end{aligned}$$

Așadar  $b(n, k)$  va fi coeficientul lui  $x^k$  din produsul de mai sus.

**EXERCITIUL 4.** Să se demonstreze cu ajutorul funcțiilor generatoare relația

$$\overline{C}_n^k = \binom{n+k-1}{k},$$

unde  $\overline{C}_n^k$  reprezintă numărul combinărilor cu repetiție de  $n$  luate câte  $k$ .

**Soluție.** Pentru a rezolva acest exercițiu avem nevoie mai întâi de o definiție a acestor combinări și de o teoremă ce va fi folosită în cadrul rezolvării.

**DEFINIȚIA 4.** Se numește combinare cu repetiție de  $n$  luate câte  $k$  un sistem ordonat  $(k_1, k_2, \dots, k_n)$  de numere naturale cu  $k_1 + k_2 + \dots + k_n = k$ .

**TEOREMA 1.** Există o bijecție între numărul combinărilor cu repetiție de  $n$  luate câte  $k$  și mulțimea soluțiilor întregi pozitive ale ecuației

$$(13) \quad x_1 + x_2 + \dots + x_n = k.$$

Așadar pentru a calcula numărul combinărilor cu repetiție de  $n$  luate câte  $k$  este suficient să calculăm numărul soluțiilor ecuației (13).

Fie  $f(n, k)$  numărul acestor soluții și fie  $F_n(x) = \sum_{k \geq 0} f(n, k)x^k$  funcția genera-

ratoare a lui  $f(n, k)$ . Vom împărți mulțimea soluțiilor în două mulțimi. Prima mulțime va conține soluțiile pentru care  $x_1 = 0$ . Acestea vor fi în număr de  $f(n-1, k)$ . În cea de-a doua mulțime vom avea soluțiile care au  $x_1 \geq 1$ . Dacă notăm  $x'_1 = x_1 - 1 (\geq 0)$ , atunci fiecare din aceste soluții corespunde exact unei soluții de forma  $x'_1 + x_2 + \dots + x_n = p - 1$ . Așadar numărul acestor soluții este  $f(n, p - 1)$ .

Am obținut astfel următoarea formulă de recurență

$$f(n, k) = f(n-1, k) + f(n, k-1).$$

Asemenea exemplelor anterioare, pentru a lucra cu funcții generatoare vom înmulți relația de recurență cu  $x^k$  și vom însuma pentru  $k \geq 1$ . În plus avem condițiile initiale  $f(n, 0) = 1$  și  $f(1, p) = 1$ . Avem

$$\begin{aligned} \sum_{k \geq 1} f(n, k)x^k &= \sum_{k \geq 1} f(n-1, k)x^k + \sum_{k \geq 1} f(n, k-1)x^k \\ F_n(x) - 1 &= F_{n-1}(x) - 1 + xF_n(x) \\ F_n(x) &= F_{n-1}(x) + xF_n(x) \end{aligned}$$

Prin urmare  $F_n(x) = \frac{1}{1-x}F_{n-1}(x)$ . Din condițiile initiale va rezulta

$$F_n(x) = \frac{1}{(1-x)^n}.$$

Numărul combinărilor cu repetiție de  $n$  luate câte  $k$  va fi egal cu coeficientul lui  $x^k$  din descompunerea lui  $\frac{1}{(1-x)^n}$ . Vom utiliza rezultatul demonstrat în subsecțiunea următoare și anume

$$\sum_{k \geq 0} \binom{n+k-1}{k} x^k = \frac{1}{(1-x)^n}$$

Se observă ușor că  $\binom{n+k-1}{k}$  este coeficientul lui  $x^k$  din descompunerea lui  $\frac{1}{(1-x)^n}$ .

În concluzie,

$$\overline{C_n^k} = \binom{n+k-1}{k}.$$

**2.2. Metoda snake oil.** Această metodă se utilizează în rezolvarea diferitelor sume combinatorice. Este foarte utilă mai ales pentru rezolvarea anumitor sume mai complicate. În continuare vom da câteva exemple de sume care se

calculează folosind metoda snake oil. Această metodă are un algoritm clasic de rezolvare, aceiași pași fiind aplicați indiferent de exercițiu.

Avantajul metodei este că are o rată de succes ridicată și nu necesită foarte mult timp de gândire. Este ușor de sesizat când anume se poate aplica și cand anume suma nu se poate calcula cu metoda aleasă. Pentru a simplifica aplicarea metodei snake oil se fac diferite convenții. Una dintre ele este omiterea scrierii limitelor de însumare atunci când ele nu sunt menționate în problemă. Dacă o variabilă nu are limită de însumare, ea se consideră a lua valori de la  $-\infty$  la  $+\infty$ . O altă convenție se referă la combinări. Astfel  $\binom{n}{k}$  se anulează pentru  $k < 0$  sau pentru  $n < k$ . În calculul următoarelor sume se vor utiliza câteva serii formale de puteri menționate în secțiunea 1, dar pentru ușurință le vom reaminti din nou.

Prima serie folosită se va deduce din seria (7) astfel:

$$\frac{1}{(1-x)^{k+1}} = \sum_n \binom{n+k}{n} x^n = x^{-k} \sum_n \binom{n+k}{n} x^{n+k},$$

se face schimbarea de variabilă  $r = n + k$  și se obține seria

$$(14) \quad \sum_{r \geq 0} \binom{r}{k} x^r = \frac{x^k}{(1-x)^{k+1}}, \quad (k \geq 0).$$

Celelalte două serii se găsesc deja în secțiunea 1, dar vor fi recrise și în acest paragraf. Acestea sunt:

$$(15) \quad \sum_r \binom{n}{r} x^r = (1+x)^n$$

și

$$(16) \quad \sum_n \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} x^n = \frac{1}{2x} (1 - \sqrt{1-4x}).$$

Metoda constă în aplicarea următorilor pași:

- â Identificăm variabila de care nu depinde suma, de exemplu  $n$  și notăm această sumă. Presupunem că notația va fi  $f(n)$ .
- â Considerăm  $F(x)$  ca fiind funcția generatoare ordinată pentru care  $f(n)$  este coeficientul lui  $x^n$ .
- â Înmulțim întreaga sumă cu  $x^n$  și însumăm pentru  $n$ . În membrul stâng va apărea funcția generatoare  $F(x)$  iar în membrul drept va fi o sumă dublă.
- â Interschimbăm cele două sume și scoatem înfara sumei termenii care nu depind de  $n$ . Vom încerca să aducem cea de-a doua sumă la o serie de puteri cunoscută a cărei sumă o cunoaștem.
- â În final încercăm să egalăm coeficienții lui  $x^n$  din ambii termeni obținând astfel suma inițială  $f(n)$ .

În continuare se vor da câteva exemple concrete de aplicare a acestei metode pe baza datelor de mai sus.

**EXERCITIUL 5.** *Să se calculeze următoarea sumă*

$$\sum_{k \geq 0} \binom{k}{n-k}, \quad (n = 0, 1, 2, \dots).$$

**Soluție.** Variabila care nu depinde de  $k$  este  $n$ , aşadar suma va fi  $f(n)$ . Prin urmare,

$$f(n) = \sum_{k \geq 0} \binom{k}{n-k}.$$

Se vor înmulți ambii membri cu  $x^n$  și se va însuma după  $n$ . Astfel se obține

$$\sum_n f(n)x^n = \sum_n \sum_{k \geq 0} \binom{k}{n-k} x^n.$$

Fie  $F(x)$  funcția generatoare a lui  $f(n)$ . Relația de mai sus se poate scrie astfel

$$F(x) = \sum_n x^n \sum_{k \geq 0} \binom{k}{n-k}.$$

Următorul pas în aplicarea metodelor reprezintă interschimbarea sumelor din membrul drept

$$F(x) = \sum_{k \geq 0} \sum_n \binom{k}{n-k} x^n.$$

Următorul pas constă în determinarea sumei interioare. Pentru a face acest lucru este necesar ca puterea lui  $x$  să fie aceeași cu indexul care apare în coeficientul binomial. Pentru a ajunge de la puterea  $n$  a lui  $x$  la puterea  $n - k$  se va înmulți și împărți cu  $x^k$ . Rezultatul este

$$F(x) = \sum_{k \geq 0} x^k \sum_n \binom{k}{n-k} x^{n-k}.$$

Acum puterea lui  $x$  este aceeași ca și indexul inferior al coeficientului binomial. Se face schimbarea de variabilă  $r = n - k$ , iar suma devine

$$F(x) = \sum_{k \geq 0} x^k \sum_r \binom{k}{r} x^r.$$

Se observă imediat că cea de-a doua sumă este chiar  $(1 + x)^k$ , aşadar

$$F(x) = \sum_{k \geq 0} x^k (1 + x)^k = \sum_{k \geq 0} (x + x^2)^k = \frac{1}{1 - x - x^2}.$$

Funcția generatoare obținută mai sus este una cunoscută și anume funcția generatoare a sirului lui Fibonacci calculată în capitolul 2. Prin urmare s-a obținut  $f(n) = F_{n+1}$ . În concluzie,

$$\sum_{k \geq 0} \binom{k}{n-k} = F_{n+1} \quad (n = 0, 1, 2, \dots).$$

**EXERCITIUL 6.** Demonstrați următoarea egalitate fără a evalua cele două sume

$$\sum_k \binom{m}{k} \binom{n+k}{m} = \sum_k \binom{m}{k} \binom{n}{k} 2^k, \quad (m, n \geq 0).$$

**Soluție.** Pentru fiecare membrul al egalității se va calcula funcția generatoare cu ajutorul metodei snake oil după care se va observa că cele două sume sunt egale. Mai întâi se lucrează cu membrul stâng. Se înmulțește cu  $x^n$  și se însumează pentru  $n \geq 0$ . Se obține

$$\begin{aligned} \sum_{n \geq 0} \sum_k \binom{m}{k} \binom{n+k}{m} x^n &= \sum_k \binom{m}{k} x^{-k} \sum_{n \geq 0} \binom{n+k}{m} x^{n+k} \\ (17) \quad &\stackrel{(14)}{=} \sum_k \binom{m}{k} x^{-k} \frac{x^m}{(1-x)^{m+1}} \\ &= \frac{x^m}{(1-x)^{m+1}} \left(1 + \frac{1}{x}\right)^m \\ &= \frac{(1+x)^m}{(1-x)^{m+1}}. \end{aligned}$$

În același fel se va proceda și cu membrul drept

$$\begin{aligned} \sum_{n \geq 0} \sum_k \binom{m}{k} \binom{n}{k} 2^k &= \sum_k \binom{m}{k} 2^k \sum_{n \geq 0} \binom{n}{k} x^n \\ (18) \quad &\stackrel{(14)}{=} \sum_k \binom{m}{k} 2^k \frac{x^k}{(1-x)^{k+1}} \\ &= \frac{1}{1-x} \sum_k \binom{m}{k} \left(\frac{2x}{1-x}\right)^k \\ &\stackrel{(15)}{=} \frac{1}{1-x} \left(1 + \frac{2x}{1-x}\right)^m \\ &= \frac{(1+x)^m}{(1-x)^m + 1}. \end{aligned}$$

Din relațiile (17) și (18) rezultă că funcțiile generatoare sunt egale, aşadar cele două sume sunt egale.

**EXERCITIUL 7.** Să se demonstreze formula

$$\sum_{k \geq 0} \binom{n+k-1}{k} z^k = \frac{1}{(1-z)^n}.$$

**Soluție:** Fie  $f_n = \sum_{k \geq 0} \binom{n+k-1}{k} z^k$ . Se înmulțește relația cu  $x^n$  obținându-se

$$f_n x^n = \sum_{k \geq 0} \binom{n+k-1}{k} z^k x^n.$$

Se însumează relația pentru  $n \geq 0$ .

$$\sum_{n \geq 0} f_n x^n = \sum_{n \geq 0} \sum_{k \geq 0} \binom{n+k-1}{k} z^k x^n.$$

Fie  $F$  funcția generatoare a lui  $f_n$ . Se vor inversa cele două sume, iar relația anterioară devine

$$\begin{aligned} F(x) &= \sum_{k \geq 0} z^k \sum_{n \geq 0} \binom{n+k-1}{k} x^n \\ &= \sum_{k \geq 0} z^k x^{1-k} \sum_{n \geq 0} \binom{n+k-1}{k} x^{n+k-1} \\ &\stackrel{(8)}{=} \sum_{k \geq 0} z^k x^{1-k} \frac{x^k}{(1-x)^{k+1}} \\ &= \sum_{k \geq 0} z^k \frac{x}{(1-x)^{k+1}} \\ &= \frac{x}{1-x} \sum_{k \geq 0} \left( \frac{z}{1-x} \right)^k \\ &= \frac{x}{1-x} \cdot \frac{1}{1 - \frac{z}{1-x}} \\ &= \frac{x}{1-x-z}. \end{aligned}$$

Așadar am obținut  $\sum_{n \geq 0} f_n x^n = \frac{x}{1-x-z}$ . Pentru a calcula  $f_n$  trebuie să găsim coeficientul lui  $x^n$  din extinderea lui  $\frac{x}{1-x-z}$ .

$$(19) \quad \frac{x}{1-x-z} = x \frac{1}{1-(x+z)} = x(1+(x+z)+(x+z)^2+(x+z)^3+(x+z)^4+\dots)$$

Prin urmare avem nevoie de coeficientul lui  $x^{n-1}$  din extinderea

$$1 + (x+z) + (x+z)^2 + (x+z)^3 + (x+z)^4 + \dots$$

Vom extinde fiecare sumă de forma  $(x+z)^n$  cu ajutorul binomului lui Newton, unde  $n \geq 0$ . Termenul  $x^{n-1}$  apare începând cu termenul  $(x+z)^{n-1}$  unde are coeficientul  $\binom{n-1}{0}$ , apoi în termenul  $(x+z)^n$  unde are coeficientul  $\binom{n}{1}z$ . Procedând analog observăm

$$(20) \quad [x^{n-1}] \frac{1}{1-x-z} = \binom{n-1}{0} + \binom{n}{1}z + \binom{n+1}{2}z^2 + \binom{n+2}{3}z^3 + \binom{n+3}{4}z^4 + \dots$$

Pentru a ajunge la rezultatul dorit mai este necesar să arătăm că

$$\frac{1}{(1-z)^n} = \binom{n-1}{0} + \binom{n}{1}z + \binom{n+1}{2}z^2 + \binom{n+2}{3}z^3 + \binom{n+3}{4}z^4 + \dots$$

Demonstrația se va face prin inducție. Vom nota cu  $P(n)$  identitatea de mai sus. Pentru  $n = 1$  aceasta devine

$$\begin{aligned} \frac{1}{1-z} &= \binom{0}{0} + \binom{1}{1}z + \binom{2}{2}z^2 + \binom{3}{3}z^3 + \dots \\ &= 1 + z + z^2 + z^3 + \dots \end{aligned}$$

$P(1)$  a fost astfel demonstrat. În continuare presupunem  $P(n)$  adevărat și demonstrăm  $P(n+1)$ .

(21)

$$\begin{aligned} \frac{1}{(1-z)^{n+1}} &= \frac{1}{(1-z)^n} \cdot \frac{1}{1-z} \\ &= \left( \binom{n-1}{0} + \binom{n}{1}z + \binom{n+1}{2}z^2 + \binom{n+2}{3}z^3 + \dots \right) \cdot \\ &\quad \cdot (1 + z + z^2 + z^3 + \dots) \\ &= \binom{n-1}{0} + z \left( \binom{n-1}{0} + \binom{n}{1} \right) + z^2 \left( \binom{n-1}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n+1}{2} \right) + \\ &\quad + z^3 \left( \binom{n-1}{0} + \binom{n}{1} + \binom{n+1}{2} + \binom{n+2}{3} \right) + \dots \\ &\stackrel{(1)}{=} \binom{n}{0} + z \binom{n+1}{1} + z^2 \left( \binom{n+1}{1} + \binom{n+1}{2} \right) + \dots \\ &\stackrel{(1)}{=} \binom{n}{0} + \binom{n+1}{1}z + \binom{n+2}{2}z^2 + \binom{n+3}{3}z^3 + \dots \end{aligned}$$

Așadar  $P(n) \rightarrow P(n+1)$ , oricare ar fi  $n \geq 1$ .

*Din relațiile (19), (20), (21) egalând coeficienții lui  $x^n$  va rezulta că*

$$\sum_{k \geq 0} \binom{n+k-1}{k} z^k = \frac{1}{(1-z)^n}$$

#### BIBLIOGRAFIE

- [Co] L. Comtet, Advanced Combinatorics: the Art of Finite and Infinite Expansions, D. Reidel Publishing Company, Dordrecht, 1974.
- [Mu] M. Mureșan, A Concrete Approach to Classical Analysis, Springer, New York, 2009.
- [Ri] J. Riordan, Combinatorial Identities, John Wiley & Sons, New York, 1968.
- [To] I. Tomescu, Introducere în combinatorică, Editura Tehnică, București, 1972.
- [Wi] H.S. Wilf, generatingfunctionology, Academic Press Inc., New York, 1990 și 1994.

e-mail: sandor.andreea4@gmail.com

*Faculty of Mathematics and Computer Science  
 "Babeș-Bolyai" University  
 Str. Kogălniceanu, no. 1  
 400084 Cluj-Napoca, Romania*

Primit la redacție: 25 Mai 2015