

# Tworzące zwykle skrypt

Jakub Karczewski

November 2025

## 1 Wprowadzenie

Prawdopodobnie na wykładzie z matematyki dyskretnej został podany następujący wzór:

$$\underbrace{(1 + x + x^2 + \cdots)(1 + x + x^2 + \cdots) \cdots (1 + x + x^2 + \cdots)}_{k \text{ nawiasów}}$$
$$(1 + x + x^2 + \cdots)^k = \left( \sum_{m=0}^{\infty} x^m \right)^k = \frac{1}{(1-x)^k} = \sum_{n=0}^{\infty} \binom{n+k-1}{n} x^n$$

### 1.1 Wytłumaczenie wzoru

Każdy z nawiasów możemy określić jako rozróżnialną szufladkę, do której wrzucamy kulki - krotności  $x$ -ów, które wybierzemy z danego nawiasu. Dzięki temu, w momencie kiedy mamy ustalonego  $n$ -a, którego chcemy uzyskać, nasz problem można sprowadzić do postaci:

$$x_1 + x_2 + \cdots + x_k = n$$

Dzięki czemu możemy łatwo wyprowadzić, że jest to:

$$\binom{n+k-1}{n}$$

## 2 Tylko parzyste potęgi w nawiasach

### 2.1 I sposób

Rozważmy następującą funkcję tworzącą:

$$\underbrace{(1 + x^2 + x^4 + \dots)(1 + x^2 + x^4 + \dots) \dots (1 + x^2 + x^4 + \dots)}_{k \text{ nawiasów}}$$

Możemy zauważyć, że ta funkcja tworząca na pewno zeruje się dla wyrazów nieparzystych. Dodatkowo każdy z nawiasów jest identyczny, a jego zawartość różni się od przykładu powyżej tym, że iksy "skaczą" o 2, zamiast o 1.

Z racji tego, że nasze niezerowe wyrazy również "skaczą" o 2 można się zastanowić czy tej dwójki nie dałoby się skrócić z obu stron.

Mamy następujące równanie:

$$2 * x_1 + 2 * x_2 + \dots + 2 * x_k = n$$

Dalej korzystamy z tego, że  $n$  musi być podzielne przez 2, skoro tylko dla takich indeksów otrzymujemy niezerowe współczynniki:

$$2 * x_1 + 2 * x_2 + \dots + 2 * x_k = 2 * n'$$

Następnie albo możemy sobie podzielić obie strony przez 2 i tyle, albo możemy sobie pomyśleć tak:

$2 * x_1$  zapewnia nam  $x_1$  dwójek,  $2 * x_2$  zapewnia nam  $x_2$  dwójek ...  $2 * x_k$  zapewnia nam  $x_k$  dwójek

Łącznie chcemy otrzymać  $n'$  dwójek (na podstawie prawej strony równania), gdzie  $n'$  to po prostu  $\frac{n}{2}$ . Zatem otrzymujemy następujący wzór na kombinacje z powtórzeniami:

$$\binom{n' + k - 1}{n'} = \binom{\frac{n}{2} + k - 1}{\frac{n}{2}}$$

Tutaj jednak pojawia się problem taki, że o ile łatwo jest za pomocą tego wzoru rozpisać ciąg  $a_n$  to trudniej jest rozpisać elegancką sumę tutaj.

Jest jednak na to sposób:

Możemy napisać sumę, również do nieskończoności, które będzie "skakała" po indeksach parzystych.

Dla przykładu, jeśli chcemy rozpisać sumę liczb parzystych do  $2 * i$  można to zrobić następująco:

$$\sum_{n=0}^i 2 * n = 0 + 2 + 4 + \dots + 2 * i$$

Tak samo możemy postąpić dla potęg iksów. Oznaczmy sobie  $n$  jako  $2 * n'$  i zrobmy sumę po wyrazie  $n'$ . Wówczas otrzymujemy:

$$\sum_{n'=0}^{\infty} x^{2n'} \binom{\frac{2*n'}{2} + k - 1}{\frac{2*n'}{2}}$$

Co w rezultacie daje nam:

$$\sum_{n'=0}^{\infty} x^{2n'} \binom{n' + k - 1}{n'}$$

## 2.2 II sposób

Rozpatrujemy to samo równanie co w I sposobie, jednak zastosujemy tutaj podstawienie  $t = x^2$ .

$$\underbrace{(1 + t + t^2 + \dots)(1 + t + t^2 + \dots) \dots (1 + t + t^2 + \dots)}_{k \text{ nawiasów}}$$

Następnie możemy rozwiązać tą funkcję tworzącą ze względu na zmienną  $t$ :

$$\sum_{n=0}^{\infty} t^n \binom{n + k - 1}{n}$$

Dalej podstawiając za  $t$  z powrotem  $x$  dostajemy:

$$\sum_{n=0}^{\infty} x^{2n} \binom{n + k - 1}{n}$$

Co okazuje się być tym samym co w sposobie I

### 3 Uogólnienie na tylko liczby podzielne przez $i$

$$\underbrace{(1 + x^i + x^{2i} + x^{3i} \dots)(1 + x^i + x^{2i} + x^{3i} \dots) \dots (1 + x^i + x^{2i} + x^{3i} \dots)}_{k \text{ nawiasów}}$$

Dalej otrzymujemy równanie:

$$i * x_1 + i * x_2 \dots + i * x_k = n = i * n'$$

A na końcu dostajemy sumę:

$$\sum_{n'=0}^{\infty} x^{in'} \binom{n' + k - 1}{n'}$$

W tym przypadku rozpiszmy również  $a_n$  dla tej funkcji tworzącej:

$$a_n = \begin{cases} \binom{\frac{n}{i} + k - 1}{\frac{n}{i}}, & \text{gdy } n \text{ jest podzielne przez } i \\ 0, & \text{w przeciwnym wypadku.} \end{cases}$$

## 4 Przykładowe trudniejsze zadania

### 4.1 Zadanie 2 termin egzaminu 24/25

4. Dla każdego  $n \geq 0$ , niech  $a_n$  oznacza liczbę dodatnich, całkowitoliczbowych rozwiązań równania  $x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 4n$ .
- $a_5 =$
  - Rekurencyjna zależność na  $n$ -ty wyraz ciągu ma postać:
  - Funkcja tworząca dla ciągu  $\{a_n\}$  ma postać:
  - Nierekurencyjny wzór na  $n$ -ty wyraz ciągu, dla  $n \geq 0$ , ma postać:

Pierwsze co można zauważyć to to, że wyrażenie z  $x_1$  na pewno musi być parzyste, ze względu na podzielność prawej strony przez 2.

Podstawiamy zatem  $x_1 = 2 * x'_1$ , aby to wymusić

$$2x'_1 + 2x_2 + 4x_3 = 4n \wedge x'_1, x_2, x_3 \geq 1$$

Kolejna obserwacja jest taka, że rozwiązania mają być dodatnie, zatem do każdego z naszych iksów dodajemy 1, jednak musimy pamiętać o odpowiednim przeskalowaniu:

$$2(x'_1 + 1) + 2(x_2 + 1) + 4(x_3 + 1) = 4n$$

Co dalej daje nam:

$$2x'_1 + 2x_2 + 4x_3 = 4n - 8 \wedge x'_1, x_2, x_3 \geq 0$$

Niech kolejną obserwacją będzie to, że współczynnik zarówno przy  $x_3$  jak i przy  $n$  jest równy 4, i jest on wielokrotnością 2, czyli współczynnika przy pozostałych iksach.

Możemy teraz spróbować przenieść  $4x_3$  na prawą stronę równania, jednak dalej pamiętając, że  $x_3$  to zmienna.

Aby chwilowo pozbyć się tego problemu, przypisujemy  $x_3$  jakąś stałą wartość, która będzie się na pewno znajdować w przedziale  $[0, n - 2]$

Dlaczego takim? Wynika to z prawej strony równania

$$x_3 = i, \quad i \in [0, n - 2]$$

$$2x'_1 + 2x_2 = 4n - 4i - 8$$

Następnie możemy, analogicznie jak w rozdziale 2, wyciągnąć dwójkę przed nawias i podzielić równanie obustronnie.

$$x'_1 + x_2 = 2n - 2i - 4$$

Z tego wniosek, że dla tego ustalonego  $i$  otrzymujemy następujący wzór za pomocą kombinacji z powtórzeniami:

$$\binom{(2n-2i-4)+2-1}{2n-2i-4} = 2n-2i-3$$

Wiedząc, że  $x_3$  może przyjmować wiele wartości i przyjęcie przez niego jakiejś konkretnej wartości jest przypadkiem rozłącznym z pozostałymi, możemy napisać:

$$\sum_{i=0}^{n-2} (2n-2i-3)$$

Widzimy, że jedyną uzmiennioną częścią tego równania jest wyrażenie  $2i$  oraz że pozostałe części zliczamy w niezmiennionej postaci tyle razy, ile jest iteracji sumy. Przekształcając dalej:

$$\sum_{i=0}^{n-2} (2n-2i-3) = -2 \sum_{i=0}^{n-2} i + (n-2+1) * (2n-3)$$

Dalej korzystając z wzoru na sumę ciągu arytmetycznego otrzymujemy:

$$-2 \sum_{i=0}^{n-2} i + (n-1) * (2n-3) = (-2) * \frac{(n-2) * ((n-2)+1)}{2} + 2n^2 - 5n + 3$$

$$= -(n^2 - 3n + 2) + 2n^2 - 5n + 3 = n^2 - 2n + 1 = (n-1)^2$$

Otrzymujemy  $a_n = (n-1)^2$  z warunkami początkowymi:

$$\begin{cases} a_0 = 0, \\ a_1 = 0, \\ a_2 = 1 \end{cases}$$

Warunki początkowe dla  $a_1$  i  $a_2$  nie są konieczne, bo wynikają ze wzoru

Następnie możemy przejść do wyznaczenia wzoru rekurencyjnego:

$$a_n - a_{n-1} = (n-1)^2 - (n-2)^2 = 2n-3$$

$$a_n = a_{n-1} + 2n-3$$

Funkcję tworzącą na podstawie ciągu w tym przypadku wyznacza się standardowo bez większych skomplikowań, tylko żmudne liczenie, które tutaj nie będzie przedstawione.

## 4.2 Customowe zadanie z $3n$ po prawej stronie

POLECENIE: znajdź ciąg opisujący następujące równanie, dodatkowo rozwiązania muszą być dodatnie

$$x_1 + 3x_2 + 6x_3 = 3n \wedge x_1, x_2, x_3 \geq 1$$

Tutaj od razu możemy zauważyć, że aby lewa strona równania również była podzielna przez 3,  $x_3$  należy przedstawić w postaci  $3x'_3$

$$3x'_1 + 3x_2 + 6x_3 = 3n \wedge x'_1, x_2, x_3 \geq 1$$

Następnie możemy pozbyć się warunku o dodatnich rozwiązaniach, dodając do każdego  $x$ a jedynkę

$$3(x'_1 + 1) + 3(x_2 + 1) + 6(x_3 + 1) = 3n$$

Otrzymujemy:

$$3x'_1 + 3x_2 + 6x_3 = 3n - 12 \wedge x'_1, x_2, x_3 \geq 0$$

Następnie dzielimy całe równanie przez 3 i zauważamy, że  $x_3$  warto by było przenieść na prawą stronę z racji tego, że stoi przy nim współczynnik różny niż przy pozostałych.

$$x'_1 + x_2 + 2x_3 = n - 4$$

$$x'_1 + x_2 = (n - 4) - 2x_3$$

Teraz pojawia się nam problem z ustaleniem przedziału wartości dla  $x_3$ , ponieważ wymagało to symbolu podłogi typu  $x_3 \in [0, \lfloor \frac{n-4}{2} \rfloor]$ .

W tym przypadku wartość tego wyrażenia będzie zależała od parzystości  $n$ .

#### 4.2.1 n parzyste

Oznaczmy  $n = 2k$ . Nasze równanie przyjmuje postać:

$$x'_1 + x_2 = (2k - 4) - 2x_3$$

Dalej parametryzujemy  $x_3$  i wyznaczamy mu przedział wartości

$$x_3 = i, \quad i \in [0, \frac{2k-4}{2}]$$

$$x'_1 + x_2 = 2k - 4 - 2i$$

Czyli dla ustalonego  $i$  otrzymujemy następujący wzór z komb z powt.

$$\binom{(2k - 2i - 4) + 2 - 1}{2k - 2i - 4} = 2k - 2i - 3$$

Ostatecznie wprowadzmy sumę zgodną z wyznaczonym zakresem wartości:

$$\sum_{i=0}^{k-2} (2k - 2i - 3)$$

Następnie postępujemy jak w rozdziale wyżej i rozbijamy sumę na wartości zależne i niezależne od zmiennej.

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^{k-2} (2k - 2i - 3) &= (2k - 3) * (k - 2 + 1) - 2 \sum_{i=0}^{k-2} i \\ &= 2k^2 - 5k + 3 - 2 * \frac{(k-2) * (k-1)}{2} = k^2 - 2k + 1 = (k-1)^2 \end{aligned}$$

Uwzględniając  $k = \frac{n}{2}$  otrzymujemy:

$$(\frac{n}{2} - 1)^2 = \frac{(n-2)^2}{4}$$



### 4.2.2 n nieparzyste

Oznaczmy  $n = 2k + 1$ . Dalej analogicznie jak wyżej.

$$x'_1 + x_2 = ((2k + 1) - 4) - 2x_3$$

$$x_3 = i, \quad i \in [0, \frac{(2k - 3) - 1}{2}]$$

Wyżej dodatkowe  $-1$  wynika z parzystości

$$x'_1 + x_2 = 2k - 3 - 2i$$

$$\binom{(2k - 2i - 3) + 2 - 1}{2k - 2i - 3} = 2k - 2i - 2$$

$$\sum_{i=0}^{k-2} (2k - 2i - 2) = (2k - 2) * (k - 1) - 2 \sum_{i=0}^{k-2} i$$

$$= 2k^2 - 4k + 2 - 2 * \frac{(k - 2) * (k - 1)}{2} = k^2 - k = k * (k - 1)$$

Następnie korzystając z faktu, że  $n = 2k + 1$ , wyznaczamy:  $k = \frac{n-1}{2}$   
Możemy wstawić to do naszego wyniku:

$$k * (k - 1) = \frac{n - 1}{2} * \frac{n - 3}{2} = \frac{(n - 1) * (n - 3)}{4}$$

### 4.2.3 Rozwiązanie

Nasz kompletny wynik to:

$$a_n = \begin{cases} \frac{(n-2)^2}{4}, & \text{dla } n \text{ parzystego} \\ \frac{(n-1)(n-3)}{4}, & \text{w przeciwnym wypadku.} \end{cases}$$

Pozostały warunki początkowe:

$$a_i = 0 \text{ dla } i \leq 1$$