

Zad.1. Dla $k \geq 1$ wykazać, że

$$\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$$

Wykażemy równość algebraicznie.

$$\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1}$$

$$\frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n}{k} \frac{(n-1)!}{(k-1)!(n-k)!} = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

Zatem równość jest spełniona dla $k \geq 1$.

Dowód kombinatoryczny

Wyobraźmy sobie sytuację, w której mamy szkołę liczącą n osób. Spośród nich wybieramy k -osobowy samorząd szkolny, z którego potem wybieramy przewodniczącego. Na ile sposobów możemy to zrobić? Najpierw wybierzmy k -osób do samorządu. Możemy to zrobić na $\binom{n}{k}$ sposobów. Spośród samorządu wybierzmy teraz jednego przewodniczącego. Samorząd liczy k osób, zatem możemy to zrobić na k sposobów. Po przemnożeniu otrzymujemy, że możemy wybrać samorząd z przewodniczącym na $k \binom{n}{k}$ sposobów. W alternatywnym podejściu najpierw wybierzmy przewodniczącego spośród n uczniów. Możemy to zrobić na n sposobów. Teraz, spośród pozostałych $n-1$ uczniów wybierzmy pozostałych $k-1$ osób do samorządu. Możemy to zrobić na $\binom{n-1}{k-1}$ sposobów. Po przemnożeniu okazuje się, że możemy wybrać taki samorząd z przewodniczącym na $n \binom{n-1}{k-1}$ sposobów.

Oba te podejścia są równoważne, zatem możemy napisać, że

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

Łatwo możemy to przekształcić do

$$\binom{n}{k} = \frac{n}{k} \binom{n-1}{k-1} \quad (2)$$

co kończy dowód.

4. Pokażemy, że $\forall n \in \mathbb{N}$
 $(a+b)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i}$

Metoda przekształceń indukcyjnych.

Podstawa:

dla $n=0$ mamy $(a+b)^0 = \sum_{i=0}^0 \binom{0}{i} a^i b^{0-i} = \binom{0}{0} a^0 b^0 = 1 \quad \checkmark$

dla $n=1$ mamy $(a+b)^1 = \sum_{i=0}^1 \binom{1}{i} a^i b^{1-i} = \binom{1}{0} a^0 b^1 + \binom{1}{1} a^1 b^0 = a+b \quad \checkmark$

Krok:

Założymy, że ten jest spełniony dla n i pokážemy, że wtedy $(a+b)^{n+1} = \sum_{i=0}^{n+1} \binom{n+1}{i} a^i b^{n+1-i}$

Wiemy, że $(a+b)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i} = \binom{n}{0} a^0 b^n + \binom{n}{1} a^1 b^{n-1} + \dots + \binom{n}{n} a^n b^0$

oraz, że $(a+b)^{n+1} = (a+b)^n \cdot (a+b)$. Zatem:

$(a+b)^{n+1} = (a+b) \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i}$, *wymnozamy sumę*

$(a+b)^{n+1} = a \cdot \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i} + b \cdot \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i}$

$(a+b)^{n+1} = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^{i+1} b^{n-i} + \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n+1-i}$, *chcemy uzyskać sposób otrzymać dwa identyczne sumy*

wychodzimy z trzeciej przekształcając sumy i pierwszy wyraz drugiej, by uzyskać taką samą indeksowaną sumę

$(a+b)^{n+1} = \binom{n}{n} a^{n+1} b^0 + \sum_{i=1}^n \binom{n}{i-1} a^i b^{n-i+1} + \binom{n}{0} a^0 b^{n+1} + \sum_{i=1}^n \binom{n}{i} a^i b^{n+1-i}$

$(a+b)^{n+1} = \binom{n}{n} a^{n+1} b^0 + \binom{n}{0} a^0 b^{n+1} + \sum_{i=1}^n \left(\binom{n}{i-1} + \binom{n}{i} \right) a^i b^{n+1-i}$, *ale korzystając z tego, że $\binom{n+1}{k} = \binom{n}{k} + \binom{n}{k-1}$ otrzymujemy*

$(a+b)^{n+1} = \binom{n+1}{n} a^{n+1} b^0 + \binom{n+1}{0} a^0 b^{n+1} + \sum_{i=1}^n \binom{n+1}{i} a^i b^{n+1-i}$, *ale $\binom{n+1}{n} = \binom{n+1}{1}$ oraz $\binom{n+1}{0} = \binom{n+1}{n+1}$*

$(a+b)^{n+1} = \binom{n+1}{n+1} a^{n+1} b^0 + \binom{n+1}{0} a^0 b^{n+1} + \sum_{i=1}^n \binom{n+1}{i} a^i b^{n+1-i}$, *możemy uzyskać dwie symetryczne podsumy, bo $\binom{n+1}{i} a^i b^{n+1-i}$ oraz $\binom{n+1}{n+1-i} a^{n+1-i} b^i$ to odpowiedniki*

$(a+b)^{n+1} = \sum_{i=0}^{n+1} \binom{n+1}{i} a^i b^{n+1-i}$, *ostatni i pierwszy wyraz sumy $\sum_{i=0}^{n+1} a^i b^{n+1-i}$*

Zatem ten jest prawdziwy dla $n+1$, co kończy dowód

nie bynajmniej, ale urozec czego
 Lemat: $\binom{n+1}{k} = \binom{n}{k} + \binom{n}{k-1}$

$\frac{(n+1)!}{k!(n-k+1)!} = \frac{n!}{k!(n-k)!} + \frac{n!}{(k-1)!(n-k+1)!}$
do wspólnego mianownika

$\frac{(n+1)!}{k!(n-k+1)!} = \frac{n!}{k!(n-k+1)!} + \frac{n!}{(k-1)!(n-k+1)!}$

$\frac{n+1}{k(n-k+1)} = \frac{1}{k} + \frac{1}{n-k+1}$

$\frac{n+1}{k(n-k+1)} = \frac{n-k+1+k}{k(n-k+1)} = \frac{n+1}{k(n-k+1)}$
 czyli równość zachodzi

6. (2p) Oblicz liczbę funkcji niemalejących postaci
 $f : \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, n\}$.

Spróbujmy przedstawić ten problem jako problem n kulek i k szufladek. Weźmy n szufladek i ponumerujmy je od 1 do n . Niech reprezentują one wartości funkcji. Następnie weźmy n kulek i włóżmy je w dowolny sposób do szufladek. Podejdźmy do pierwszej szufladki i sprawdźmy, czy jest w niej kulka, jeśli tak - wyjmijmy ją, jeśli nie - sprawdźmy kolejną szufladkę. Załóżmy, że pierwszą kulkę znaleźliśmy w ten sposób w k -tej szufladce. Od tego momentu ta kulka reprezentuje argument równy 1 (bo wyjęliśmy ją jako pierwszą), dla którego funkcja przyjmuje wartość k , bo wyjęliśmy ją z k -tej szufladki. W podobny sposób wyjmijmy kolejne kulki z tej szufladki, aż do jej opróżnienia, następnie przejdźmy do $k + 1$ -szej szufladki. Powtarzajmy ten proces, aż wyjmiemy wszystkie kulki. Tym sposobem otrzymamy n kulek, z których każda reprezentuje wartość funkcji dla konkretnego argumentu. Funkcja ta jest niemalejąca, ponieważ kulkom (argumentom) przypisywaliśmy wartości w sposób niemalejący (rosnące numerki kolejnych szuflad).

Odpowiedź na pytanie *ile jest takich funkcji niemalejących*

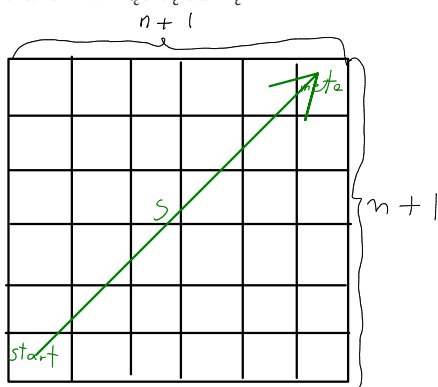
$$f : \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{1, 2, \dots, n\} \quad (5)$$

sprowadziliśmy do pytania *na ile sposobów możemy włożyć n kulek do n szufladek*, na które odpowiedź poznaliśmy na wykładzie. Zatem takich funkcji jest

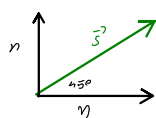
$$\binom{n + n - 1}{n - 1} = \binom{2n - 1}{n - 1} \quad (6)$$

7
0 (2p) Udowodnij, że $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k}^2$ równa się liczbie dróg, po których wieża może przejść z lewego dolnego rogu do prawego górnego rogu szachownicy $(n+1) \times (n+1)$ poruszając się wyłącznie do góry lub na prawo.

Czy potrafisz zwinąć tę sumę?



S - wektor przesunięcia wieży



Możemy rozłożyć go na dwie składowe składowe \vec{S} o długości n (bo zaczynamy z pola $(1,1)$, nie $(0,0)$), zatem widzimy, że wieża musi posunąć się n krokami w górę i n krokami w prawo.

Podzielmy drogę, jaką przebywa wieża na dwie połowy, każda długości n . Wiemy, że łącznie wieża musi pokonać n pól w górę i n pól w prawo. Załóżmy, że w pierwszej połowie porusza się o *jedno* pole w prawo, policzmy na ile sposobów może to zrobić. Łącznie ma do pokonania n pól, zatem ma $\binom{n}{1}$ możliwości, który z jej ruchów będzie w prawo. W drugiej połowie drogi wciąż ma do pokonania $n-1$ pól w prawo i wykona łącznie n ruchów, zatem ma $\binom{n}{n-1}$ możliwości, które z jej ruchów będą w prawo. Ale $\binom{n}{n-1} = \binom{n}{1}$, zatem po uwzględnieniu obu połów mamy $\binom{n}{1}^2$ możliwości, na jakie poruszy się wieża, gdyż ustalenie, które ruchy wykonała w prawo określa, które ruchy wykonała w górę (pozostałe).

Rozpatrzmy ogólniejszy przypadek. W pierwszej połowie chcemy wykonać k ruchów w prawo. Rozumując jak poprzednio, mamy $\binom{n}{k}$ możliwości. W drugiej połowie otrzymamy za to $\binom{n}{n-k}$ możliwości. Ale $\binom{n}{n-k} = \binom{n}{k}$, więc po uwzględnieniu obu połów widzimy, że wieża może przesunąć się na $\binom{n}{k}^2$ sposobów w prawy górny róg.

Zauważmy, że w pierwszej połowie możemy wykonać od 0 do n ruchów i ta ilość determinuje, na ile sposobów może poruszyć się wieża. Zatem, aby określić sumaryczną ich (sposobów) sumaryczną ilość, musimy policzyć ile wynosi

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k}^2 \quad (3)$$

Popatrzmy na ten problem z innej strony. Jeśli nie będziemy dzielić drogi na dwie połowy, staniemy przed prostszym problemem. Liczymy na ile sposobów możemy wybrać, które n spośród $2n$ ruchów było w prawo. Jest to oczywiście $\binom{2n}{n}$ sposobów. Jest to rozwiązanie równoważne do poprzedniego, zatem

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k}^2 = \binom{2n}{n} \quad (4)$$

Funkcja duże O
 Niech $f, g : N \rightarrow R \geq 0$.
 $f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \leq cg(n)$

Inne funkcje
 Niech $f, g : N \rightarrow R \geq 0$.
 • $f(n) = \Omega(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \geq cg(n)$
 • $f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow f(n) = \Omega(g(n)) \wedge f(n) = O(g(n))$
 • $f(n) = \omega(g(n)) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \infty$

Niech $f, g, h : N \rightarrow R$. Pokażemy, że

a) $f(n) = O(g(n)) \wedge g(n) = O(h(n)) \Rightarrow f(n) = O(h(n))$

d-d

Skoro $f(n) = O(g(n))$, to $\exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \leq cg(n)$, oraz skoro $g(n) = O(h(n))$, to

$\exists d > 0 \exists m_0 \in N \forall n \geq m_0 g(n) \leq dh(n)$.

Wziemy także $c' = c \cdot d$ oraz $n_1 = n_0 + m_0$. Wtedy $f(n) \leq c' \cdot h(n)$ dla $n \geq n_1$.

Zatem wtedy $f(n) = O(h(n))$, co kończy dowód.

b) $f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = \Omega(f(n))$

\Rightarrow

Skoro $f(n) = O(g(n))$, to $\exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \leq cg(n)$, zatem $\frac{1}{c} f(n) \leq g(n)$.

Więc istnieje takie $d = \frac{1}{c} > 0 \exists n_0 = n_0 \forall n \geq n_0, g(n) \geq df(n)$, zatem $g(n) \in \Omega(f(n))$

\Leftarrow Skoro $g(n) = \Omega(f(n))$, to $\exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 g(n) \geq cf(n)$, wtedy $\frac{1}{c} g(n) \geq f(n)$.

Zatem $\exists c' = \frac{1}{c} > 0 \exists n_0 = n_0 \in N \forall n \geq n_0, f(n) \leq c' g(n)$, czyli $f(n) \in O(g(n))$.

Zatem tożsamość jest prawdziwa.

c) $f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = \Theta(f(n))$

$f(n) = \Theta(g(n))$, czyli $f(n) = \Omega(g(n)) \wedge f(n) = O(g(n))$. Możemy wykonywać stałe punkty b.

$f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = \Omega(f(n))$

Ze względu na to, że $f(n) = \Omega(g(n)) \wedge f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = O(f(n)) \wedge g(n) = \Omega(f(n))$, zatem

$g(n) = \Theta(f(n))$, co kończy dowód.

Niech f i g będą dowolnymi wielomianami o stopniach k i l takimi, że $k < l$.
 Pokaż, że wówczas $f(n) = o(g(n))$.

Wtedy $f = \alpha_1 x^k + \alpha_2 x^{k-1} + \alpha_3 x^{k-2} + \dots + \alpha_k$
 $g = \beta_1 x^l + \beta_2 x^{l-1} + \dots + \beta_l$

$f(n) = o(g(n)) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$

$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\alpha_1 x^k + \alpha_2 x^{k-1} + \dots + \alpha_k}{\beta_1 x^l + \beta_2 x^{l-1} + \dots + \beta_l} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{x^k (\alpha_1 + \alpha_2 \frac{1}{x} + \dots + \alpha_k \frac{1}{x^k})}{x^l (\beta_1 + \beta_2 \frac{1}{x} + \dots + \beta_l \frac{1}{x^l})} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \frac{\alpha_1}{\beta_1} x^{k-l} = 0$

Zatem $f(n) = o(g(n))$, co kończy dowód.

Funkcja małe o
 Niech $f, g : N \rightarrow R \geq 0$.
 $f(n) = o(g(n)) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$