Matematyka Dyskretna (L) Lista 2

Dominik Budzki

22 października 2020

1 Zadanie 1

Dla $k \ge 1$ wykaż tożsamość absorbcyjną:

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

Rozwiazanie:

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

Dowod Kombinatoryczny: Przeksztalcmy sobie te tozsamosc na:

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

Wyobrazmy sobie zespol informatyczny zlozony z n
 osob, chcemy z nich wybrac k osob do jakiegos zadania i wsrod nich wybrac lidera zespolu. Po lewej stronie wybieramy ten zespol
 $\binom{n}{k}$ a potem wsrod nich lidera na k sposobow. Po prawej stronie najpierw wybieramy lidera na n sposobow, a potem dobieramy mu zespol na $\binom{n-1}{k-1}$ sposobow

Udowodnij przez indukcje, ze dla kazdego naturalnego n zachodzi:

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

Rozwiazanie:

1°Podstawa indukcji:

Wezmy n = 0

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

2°Krok indukcyjny:

Zalozenie indukcyjne: dla n
 zachodzi $(a+b)^n=\sum_{i=0}^n \binom{n}{i}a^ib^{n-i}$ Teza indukcyjna: dla kazdego n+1 zachodzi

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

Rozpiszmy lewa strone.

$$\begin{split} L &= (a+b)^{n+1} = (a+b) \cdot (a+b)^n = (a+b) \cdot \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i} = \\ &= a \cdot \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i} + b \cdot \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n-i} = \\ &= \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^{i+1} b^{n-i} + \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} a^i b^{n+1-i} = \\ &= \sum_{i=0}^{n-1} \binom{n}{i} a^{i+1} b^{n-i} + \binom{n}{n} a^{n+1} + \sum_{i=1}^n \binom{n}{i} a^i b^{n+1-i} + \binom{n}{0} b^{n+1} = \\ &= \sum_{i=1}^n \binom{n}{i-1} a^i b^{n-i+1} + \binom{n+1}{n+1} a^{n+1} + \sum_{i=1}^n \binom{n}{i} a^i b^{n+1-i} + \binom{n+1}{0} b^{n+1} = \end{split}$$

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

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

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

$$(\binom{n}{i-1} + \binom{n}{i}) = \frac{n!}{(i-1)!(n-i+1)!} + \frac{n!}{i!(n-i)!} = \frac{n! \cdot i}{(i)!(n-i+1)!} + \frac{n! \cdot (n-i+1)}{i!(n-i+1)!} = \frac{n!(i+n-i+1)}{i!(n-(i-1))!} = \frac{(n+1)!}{i!(n-(i-1))!} = \binom{n+1}{i}$$

Sprawdz prawdziwosc nastepujacych relacji:

1.
$$n^2 \in O(n^3)$$
:

$$\lim_{n\to\infty} \frac{n^2}{n^3} = 0 \checkmark$$

2.
$$n^3 \in O(n^{2.99})$$
:

$$\lim_{n \to \infty} \frac{n^3}{n^{2.99}} = \infty$$
 X

3.
$$2^{n+1} \in O(2^n)$$
:

$$\lim_{n\to\infty} \frac{2^{n+1}}{2^n} = 2 \checkmark$$

4.
$$(n+1)! \in O(n!)$$
:

$$\lim_{n\to\infty} \frac{(n+1)!}{n!} = \lim_{x\to\infty} n+1 = \infty$$
 X

5.
$$log_2 n \in O(\sqrt{n})$$
:

$$\lim_{n\to\infty}\frac{\log_2 n}{\sqrt{n}}=\lim_{n\to\infty}\frac{\frac{1}{n\ln 2}}{\frac{1}{2\sqrt{n}}}=\\ \lim_{n\to\infty}\frac{2\sqrt{n}}{n\ln 2}=\frac{2}{\ln 2}\lim_{n\to\infty}\frac{sqrtn}{n}=0~\checkmark$$

6.
$$\sqrt{n} \in O(\log_2 n)$$
:

$$\begin{array}{l} \lim_{n\to\infty}\frac{\sqrt{n}}{\log_2 n}=\lim_{n\to\infty}\frac{\frac{1}{2\sqrt{n}}}{\frac{1}{n\ln 2}}=\\ \lim_{n\to\infty}\frac{n\ln 2}{2\sqrt{n}}=\frac{\ln 2}{2}\lim_{n\to\infty}sqrtn=\infty \text{ X} \end{array}$$

Niech f; g; h : N \rightarrow R. Pokaz,ze:

- (a) jesli f(n) = O(g(n) i g(n) = O(h(n)), to f(n) = O(h(n)),
- (b) f(n) = O(g(n)) wtedy i tylko wtedy, gdy $g(n) = \Omega(f(n))$,
- (c) $f(n) = \Theta(g(n))$ wtedy i tylko wtedy, $g(n) = \Theta(f(n))$.

(a) Zał.
$$f(n) = O(g(n) \; i \; g(n) = O(h(n))$$
 Udowodnij ze $f(n) = O(h(n))$

$$f(n) \leqslant c_1 \cdot g(n)$$

$$g(n) \leqslant c_2 \cdot h(n)$$

Jezeli f jest co najwyzej rzedu g oraz g jest co najwyzej rzedu h to f musi byc co najwyzej rzedu h

(b) f(n) = O(g(n)) wtedy i tylko wtedy, gdy $g(n) = \Omega(f(n))$,

$$f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow f(n) \leqslant c \cdot g(n)$$

$$g(n) = \Omega(f(n)) \Leftrightarrow g(n) \geqslant c \cdot f(n)$$

Skoro f jest co najwyzej rzedu g, a g jest co najmniej rzedu f to

$$f(n) \leqslant c_1 \cdot g(n) \Leftrightarrow g(n) \geqslant c_2 \cdot f(n)$$

(c) $f(n) = \Theta(g(n))$ wtedy i tylko wtedy, gdy $g(n) = \Theta(f(n))$.

$$f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow c_1 \cdot g(n) \leqslant f(n) \leqslant c_2 \cdot g(n)$$

Czyli f
 jest dokladnie tego samego rzedu co ${\bf g},$ czyli g
 jest tego samego rzedu co ${\bf f}$ czyli działa

Niech f i g beda dowolnymi wielomianami o stopniach k i l takimi, ze k < l. Pokaz, ze wowczas f(n) = o(g(n).

$$\begin{split} f(n) &= o(g(n)) \Leftrightarrow \lim_{n \to \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0 \\ &\lim_{n \to \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \to \infty} \frac{f'(n)}{g'(n)} = \\ &= \text{..uzywamy 1 razy reguly De l'Hospitala..} = \\ &= \lim_{n \to \infty} \frac{0}{g^{(l)}(n)} = 0 \\ &\text{Koniec dowodu} \; \blacksquare \end{split}$$