

17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44	45	46	47	48	49	50	51	52	53	54	55	56	57	58	59	60	61	62	63	64	65	66	67	68	69	70	71	72	73	74	75	76	77	78	79	80	81	82	83	84	85	86	87	88	89	90	91	92	93	94	95	96	97	98	99	100																
1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	41	42	43	44	45	46	47	48	49	50	51	52	53	54	55	56	57	58	59	60	61	62	63	64	65	66	67	68	69	70	71	72	73	74	75	76	77	78	79	80	81	82	83	84	85	86	87	88	89	90	91	92	93	94	95	96	97	98	99	100

- L7 Strona 1

1. Niech $A(x)$ będzie funkcją tworzącą ciągu a_n . Podaj postać funkcji tworzącej dla ciągu

$$s_n = a_0 + a_1 + a_2 + \dots + a_n.$$

Wskazówka: Trzeba użyć funkcji tworzącej $\frac{1}{1-x}$.

2. Wyznacz funkcje tworzące ciągów:

(a) $a_n = n^2$

(b) $a_n = n^3$

Wskazówka: Przyda się funkcja tworząca $\frac{1}{1-x}$.

+3

17 November, 2023 10:34

3. (+) Wyznacz funkcję tworzącą ciągu: $\binom{n+k}{k}$.

Wskazówka: Odpowiednia potęga funkcji $\frac{1}{1-x}$.

4. Oblicz funkcje tworzące ciągów:

(a) $a_n = n$ dla parzystych n i $a_n = 1/n$ dla nieparzystych n

(b) $H_n = 1 + 1/2 + \dots + 1/n$ ($H_0 = 0$).

5. Niech $A(x)$ będzie funkcją tworzącą ciągu a_n . Znajdź funkcję tworzącą ciągu b_n postaci $(a_0, 0, 0, a_3, 0, 0, a_6, \dots)$, czyli takiego, że dla każdego naturalnego k , $b_{3k} = a_{3k}$ oraz $b_{3k+1} = b_{3k+2} = 0$.

Wskazówka: Użyj zespolonych pierwiastków stopnia 3 z 1.

6. Niech $A(x)$ będzie funkcją tworzącą ciągu a_n . Podaj postać funkcji tworzącej dla ciągu $(a_k, a_{k+1}, a_{k+2}, \dots)$. Tzn. szukamy funkcji tworzącej dla ciągu $\langle b_n \rangle = E^k \langle a_n \rangle$.

7. Na ile sposobów można wybrać k -elementowy ze zbioru $\{1, 2, \dots, n\}$ tak, by różnica dowolnych dwóch wybranych liczb wynosiła przynajmniej r ?

8. Sprawdź prawdziwość następujących relacji:

 $n^2 \in O(n^3); n^3 \in O(n^{2.99}); 2^{n+1} \in O(2^n); (n+1)! \in O(n!); \log_2 n \in O(\sqrt{n}); \sqrt{n} \in O(\log_2 n).$

a) $n^2 \in O(n^3)$

$$n^2 \leq c \cdot n^3 \quad \checkmark \quad n > 1 \quad c > 0$$

b) $n^3 \in O(n^{2.99})$ **F** al/bo dowolnego c znajdziemy n takie że $n^3 > c \cdot n^{2.99}$

c) $2^{n+1} \in O(2^n)$

$$2^{n+1} \Rightarrow 2 \cdot 2^n$$

$$2 \cdot 2^n \leq c \cdot 2^n \quad \checkmark \quad \text{dow. n.d.} \quad c \geq 2$$

d) $(n+1)! \in O(n!)$

$$(n+1)! \Rightarrow (n+1) \cdot n!$$

$$(n+1) \cdot n! \leq c \cdot n! \quad \text{F bo musi zachodzić } c \geq n+1$$

e) $\log_2 n \in O(\sqrt{n})$ $\log_2 n = x \Rightarrow 2^x = n \Leftrightarrow \log_2(n) \leq x \Rightarrow 2^x \leq n$

$$\log_2(n) \leq c \cdot \sqrt{n}$$

$$2^{c\sqrt{n}} \leq n$$

chyba nie?

$$2^c \cdot 2^{\sqrt{n}} \leq n$$

f) $\sqrt{n} \in O(\log_2 n)$

$$\sqrt{n} \leq c \cdot \log_2(n)$$

$$\log_2(n) \geq \frac{\sqrt{n}}{c}$$

$$2^{\frac{\sqrt{n}}{c}} \geq n$$

$$2^{\frac{1}{c}} \cdot 2^{\sqrt{n}} \geq n \quad \text{i podobnie do e}$$

Funkcja duże O

Niech $f, g : N \rightarrow R \geq 0$.

$$f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \leq cg(n)$$

Duże O

Niech $C, a, \alpha, \beta \in R > 0$.

- $\forall \alpha, \beta \alpha \leq \beta \Rightarrow n^\alpha = O(n^\beta)$
- $\forall a > 1 n^C = O(a^n)$
- $\forall \alpha > 0 (\ln n)^C = O(n^\alpha)$

Przydatna może się okazać reguła de l'Hospitala:

Jeśli $f(n)$ i $g(n)$ dążą do nieskończoności, to $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f'(n)}{g'(n)}$.

9 (done)

17 November, 2023 10:34

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

- (a) jeśli $f(n) = O(g(n))$ 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, gdy $g(n) = \Theta(f(n))$.

$$f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \leq cg(n)$$

- (a) jeśli $f(n) = O(g(n))$ i $g(n) = O(h(n))$, to $f(n) = O(h(n))$,

Z definicji funkcji O wiemy, że funkcja $f(n)$ jest zdominowana przez $g(n)$. Oznaczmy rząd funkcji $f(n)$ jako r_f , $g(n)$ jako r_g . Możemy zapisać wtedy $r_f \leq r_g$. Zapisując drugie równanie analogicznie mamy $r_g \leq r_h$.

$$r_f \leq r_g \leq r_h \Rightarrow r_f \leq r_h \Rightarrow f(n) = O(h(n))$$

- (b) $f(n) = O(g(n))$ wtedy i tylko wtedy, gdy $g(n) = \Omega(f(n))$ • $f(n) = \Omega(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \geq cg(n)$

$$\downarrow$$

$$f(n) \leq c_1 g(n)$$

$$f(n) \cdot \frac{1}{c_1} \leq g(n)$$

i wiado od razu że prawdziwe

$$\downarrow$$

$$g(n) \geq c_2 \cdot f(n)$$

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

Widać to też wprost z definicji - funkcja a jest dokładnie rzędu b \Leftrightarrow funkcja b jest dokładnie rzędu a .

$$\bullet f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow f(n) = \Omega(g(n)) \wedge f(n) = O(g(n))$$

10 (done)

17 November, 2023 10:34

10. Niech f i g będą dowolnymi wielomianami o stopniach k i l takimi, że $k < l$.

* Pokaż, że wówczas $f(n) = o(g(n))$.

Funkcja mała o

Niech $f, g : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R} \geq 0$.

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

z definicji:

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

z treści zadania wiemy że $g(n)$ jest wielomianem wyższego stopnia z def. * prawdziwe.

11(3p)

17 November, 2023

10:34

11. (3p) Przestrzeń R^n to zbiór wszystkich punktów (x_1, x_2, \dots, x_n) o n rzeczywistych współrzędnych. Hiperpłaszczyzna w R^n zadana jest wzorem $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b$, gdzie przynajmniej jedno a_i jest niezerowe. Na ile maksymalnie obszarów można podzielić n -wymiarową przestrzeń R^n za pomocą m hiperpłaszczyzn? Wyprowadź rozwiązanie za pomocą odpowiedniej zależności rekurencyjnej.

Def. z wykładu:

Funkcja duże O

Niech $f, g : N \rightarrow R \geq 0$.

$$f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \leq cg(n)$$

Funkcja małe o

Niech $f, g : N \rightarrow R \geq 0$.

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

Duże O

Niech $C, a, \alpha, \beta \in R > 0$.

- $\forall \alpha, \beta \alpha \leq \beta \Rightarrow n^\alpha = O(n^\beta)$
- $\forall a > 1 n^C = O(a^n)$
- $\forall \alpha > 0 (\ln n)^C = O(n^\alpha)$

Przydatna może się okazać reguła de l'Hospitala:

Jeśli $f(n)$ i $g(n)$ dążą do nieskończoności, to $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f'(n)}{g'(n)}$.

Inne funkcje

Niech $f, g : N \rightarrow R \geq 0$.

- $f(n) = \Omega(g(n)) \Leftrightarrow \exists c > 0 \exists n_0 \in N \forall n \geq n_0 f(n) \geq cg(n)$
- $f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow f(n) = \Omega(g(n)) \wedge f(n) = O(g(n))$
- $f(n) = \omega(g(n)) \Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \infty$

Omega
Theta
mała
omega