

Kurs: Matematyka DYSKREJNA

Forma: Wykład

Typ: On-line

W. 12.

Temat. Mielisz zliczania cd. ~~Wzrost do t. efektu.~~
Zajmiesz REKURENCJI

Przyjmujemy, że zajmujemy się ZSD predykcyjnymi następującymi:

Nh $\{A_1, A_2, \dots, A_k\}$ - partycja zb. skończonego X .

$$\text{Wtedy } \exists_{i=1, \dots, k} |A_i| \geq \frac{|X|}{k}.$$

W zachowującym ZSD predykcyjnym jest następująco:

Fakt 1 (p. 10. 4.4.7 [RR]).

Nh $f: A \rightarrow B$, gdzie $A, B \subset X$

składe zbiory: $|A| > r |B|$, $r \geq 1$.

Wtedy $\exists_{b \in B} |f^{-1}(b)| > r$.

Definicja. Bierny partycja zbiorem A określony

niezbijana

$\exists f^{-1}(b) \in B$, gdzie

$$f^{-1}(b) = \{a \in A : f(a) = b\}.$$

Z warunków podanej na urbiu

$$\exists b \in B$$

$$|f^{-1}(b)| \geq \frac{|A|}{|B|} > \frac{\alpha |B|}{|B|} = \alpha.$$

Uwaga. W szczególności, gdy $\alpha = 1$, co najmniej jeden element ($f^{-1}(b)$) zbioru A zawiera co najmniej dwa elementy.

PA (P.4.4.15 [RA])

Niech A będzie ^{10-el.} skończonym zbiorem $\{1, 2, \dots, 50\}$.

Uzasadnij, że istnieje dwa 4-elementowe podzbiory

$A_1, A_2 \subset A$, takie że żadne dwa elementy z jednego z nich nie sumują się do elementu z drugiego.

Nch \mathcal{P} - rodzina zbiorów w mocy 4-el.
podziorów zb. A .

$$\text{Wiemy, że } |\mathcal{P}| = \binom{10}{4} = 210.$$

Definiujemy funkcję

$$f: \mathcal{P} \longrightarrow \mathbb{N}, \text{ gdzie}$$

$$f(P) \stackrel{\text{def}}{=} \text{suma mocy elementów zb. } P \in \mathcal{P}.$$

$$\text{Zauważ, że } \forall P \in \mathcal{P}$$

$$10 = 1+2+3+4 \leq f(P) \leq 4+7+8+9+10 = 194$$

oraz zbiór $[10, 194] \cap \mathbb{N}$ liczy 185 elementów.

Mamy zatem (p. Fubini)

$$A = \mathcal{P}, \quad B = f(\mathcal{P})$$

$$210 = |A| > 1 \cdot |B| = 185.$$

Stąd istnieje linia $k_0 \in [10, 194]$, w

$f^{-1}(\{k_0\})$ jest zbiorem co najmniej 2-elementowym

zbiorem $\mathcal{P}_1, \mathcal{P}_2 \in \mathcal{P}, u$

$$f(\mathcal{P}_1) = f(\mathcal{P}_2) = k_0,$$

ZAJADA IV (Włączenia - Wyłączenia).

Zaczynamy od sytuacji najprostszej. Niech

$A, B \subset X$, X -zb. skończony.

Zachowamy dwa przypadki:

$$A \cap B = \emptyset \text{ albo } A \cap B \neq \emptyset.$$

W pierwszym, z (ZA) mamy

$$|A \cup B| = |A| + |B|.$$

W drugim: bierzemy $A \cup B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A) \cup (A \cap B)$

$$\text{Albo } A \setminus B = A \setminus (A \cap B)$$

$$B \setminus A = B \setminus (A \cap B).$$

Zaczynamy, jeśli $C \subset D$ (strukturę),

$$\text{to } D = C \cup (D \setminus C) \text{ i z (ZA)}$$

$$|D| = |C \cup (D \setminus C)| = |C| + |D \setminus C|,$$

czyli $|D \setminus C| = |D| - |C|.$

Długo

$$\begin{aligned} |A \cup B| &= |A \setminus (A \cap B)| + |B \setminus (A \cap B)| + |A \cap B| \\ &= |A| - |A \cap B| + |B| - |A \cap B| + |A \cap B|. \end{aligned}$$

Ostatek

$$(*) \quad |A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

Jest to najprostsza wersja zasady W-H.

Zad 1

Uzasadnić (*) na przykładzie $\exists A, B, C$.

Wsk. $A \cup B \cup C = (A \cup B) \cup C.$

pokazując, że

$$|A \cup B \cup C| = (|A| + |B| + |C|) - (|A \cap B| + |A \cap C| + |B \cap C|)$$

$$+ |A \cap B \cap C|$$

$$\binom{3}{3} = 1$$

$$\binom{3}{2} = 3$$

$$\binom{3}{2} = 3$$

efekt „wzajemności”
wybór nieparzysty

efekt „wyłączenia”
wybór parzysty.

logika

(ZWW) (Tu. 4.4.8 [RN])

Nch $A = A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$. Wtedy

$$|A| = \sum_{j=1}^n |A_j| +$$

$$- \left(\sum_{1 \leq i < j} |A_i \cap A_j| \right) +$$

$$+ \sum_{i < j < k} |A_i \cap A_j \cap A_k| +$$

$$\dots + (-1)^{n-1} |A_1 \cap A_2 \cap \dots \cap A_n|$$

Nieparzyste: 1, $\binom{m}{1} = m$
(+)

Parzyste: 2, $\binom{m}{2}$
(-)

Nieparzyste: 3, $\binom{m}{3}$

Ostatecznie

Zad 2

Napisz' (ZWN) dla $n \in \mathbb{N}$

Zad 3 (P. 4.4.16 [P. 3])

Zad 4 (P. 4.4.17 [P. 3]).

Zad 5 (dla ambientu)

P. 4.4.18 [P. 3]. & Tw. Halla (4.4.9. [P. 3]).

Ciągi rekurencyjne

Zad 6 (Problem wiez Hanoi - P. 4.5.2 [P. 3]).

Def (Rekurencja I rodzaju)

Nch $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$, $a_n \in \mathbb{R}$. Formy, a_i (amboni

dany p przez rekurencja I rodzaju, jeli

$$a_1 = a \in \mathbb{R},$$

$$\exists f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, a_{n+1} = f(a_n), n \geq 1$$

Fakt

Każdy rekurencyjny ciąg można wyznaczyć,
tj. obliczyć a_n , $n \geq 2$.

Dowód

$$\text{Istota, } a_2 = f(a_1) = f(a)$$

$$a_3 = f(a_2) = f(f(a_1)) = f \circ f(a)$$

Stąd ciąg ZIM można pokazać, że

$$a_n = f^{(n-1)}(a)$$

P1. $(a_n)_{n \geq 1}$ c. arytmetyczny, $a_1 = a$

$$\exists \forall \begin{matrix} r \\ n \geq 1 \end{matrix} a_{n+1} - a_n = r \quad \text{c. } a_1 = a \text{ dane.}$$

Zauważ, że dla $f(x) = x + r$,

$$a_{n+1} = f(a_n)$$

Znalezij $f(x)$.

P.2. $(a_n)_{n \geq 1}$ - c. geometrični

$$\exists \forall_{n \geq 1} a_{n+1} = a_n q, \quad a_1 = a - \text{dam,}$$

Tudi $f(x) = q^x$.

Znači $f^{(k)}$.

Če je zbiranje in d. rednosti \bar{n} - vrhovi.

P.3. (P.4.5.4 LRR) - c. Fibonaccija.

Def (rednosti \bar{n} vrhovi)

Pomni, da $(a_n)_{n \geq 0}$ p' c. rednosti \bar{n} - vrhovi,

jei iže funkcija $f: A \times B \rightarrow R, A, B \subseteq R$

$$\forall_{n \geq 2} a_n = f(a_{n-1}, a_{n-2}), \quad a_0, a_1, a_2 - \text{dam.}$$

Jeli' dadekthas

$$f(x,y) = Ax + By, \quad A, B \in \mathbb{R}, \quad b$$

ponny, y' reluzya \bar{u} -vochya p' LINIOVA.

0 stahh wspotczynniki.

Mony vnyy dla takoy cisly $(a_n)_{n \geq 0}$

$$(*) \quad a_n = Aa_{n-1} + Ba_{n-2}, \quad n \geq 2 \quad (B \neq 0)$$

$a_0, a_1, a_2 - \text{dani.}$

Procedura asu. reluzenij' limuzij' \bar{u} -vochya 0 st. vsp.

Nich dana byh reluzya $(*)$

Kuch 1 . Konstantny jej ROVNANIE CHARAKTERISTYKINE:

$$X^2 - AX - B = 0, \quad X \in \mathbb{R}$$

Kuch 2 . Istne cisly majygo utornici' (x) otznany, y'

$$\Delta = A^2 + 4B \geq 0$$

Zachody dla przykładu:

(i) ($\Delta > 0$): istnieje dwa różne rozw.
 $x_1, x_2 \in \mathbb{R}(H)$

Wtedy mamy rozwiązanie $C_1 x_1^n + C_2 x_2^n$

$$a_n = C_1 x_1^n + C_2 x_2^n, \quad n \geq 1$$

(ii) ($\Delta = 0$): mamy wtedy jeden podwójny
 $x_0 \in \mathbb{R}(H)$

Wtedy $\exists C_1, C_2 \in \mathbb{R}$

$$a_n = (C_1 + n C_2) x_0^n, \quad n \geq 1$$

gdzie konstanty C_1, C_2 potemmy na przykład:

P.b. . Nch $(f_n)_{n \geq 0}$ i gk: $f_0 = 0, f_1 = f_2 = 1$

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, \quad n \geq 3$$

Maciej 14m

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

Jest to szereg ciągu Fibonacci.

Równanie rekurencyjne:

$$(RCH): \quad X^2 = X + 1 \quad (=)$$

$$X^2 - X - 1 = 0$$

$$\Delta = 1 + 4 = 5$$

$$X_1 = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}, \quad X_2 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$$

Wtedy

$$f_n = C_1 X_1^n + C_2 X_2^n, \quad n \geq 1.$$

Wyznamy C_1, C_2 .

Podstawy $n = 1, 2$ kolejno:

$$\left. \begin{aligned} C_1 X_1 + C_2 X_2 &= 1 \\ C_1 X_1^2 + C_2 X_2^2 &= 1 \end{aligned} \right\}$$

czyli

$$\begin{cases} C_1 \frac{1-\sqrt{5}}{2} + C_2 \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1 & / \frac{1-\sqrt{5}}{2} \\ C_1 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^2 + C_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^2 = 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} C_1 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^2 + C_2 (-1) = \frac{1-\sqrt{5}}{2} \\ C_1 \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^2 + C_2 \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^2 = 1 \end{cases}$$

odejmij stronami: (od "2" - "1")

$$C_2 \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^2 + 1 \right) = 1 - \frac{1-\sqrt{5}}{2}$$

$$C_2 \left(\frac{1+2\sqrt{5}+5+h}{h} \right) = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$$

$$C_2 \frac{5+\sqrt{5}}{2} = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$$

$$\underline{C_2 = \frac{1}{\sqrt{5}}} \quad , \quad C_1 = -\frac{1}{\sqrt{5}}$$

Dalju

$$f_n = -\frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n + \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n, \quad n \geq 1$$

Uvazi: 1. $\frac{1+\sqrt{5}}{2} \notin \mathbb{Q}$

2. $\frac{1+\sqrt{5}}{2} = \varphi$ - zlati proporcija

3. $\frac{f_{n+1}}{f_n} \rightarrow \frac{1+\sqrt{5}}{2}$

} [PR] 1. 157-158