

Kurs: Matematyka DYSKREJNA

Forma: Wykład

Typ: Punkt

W. M.

Temat. Metody ekstremis C.d.

W ramach Problem #2 rozważamy sygnal niesbityczny:

$$f \in W_n^k \Leftrightarrow f: \{1, 2, \dots, k\} \xrightarrow{1-1} X,$$

$$\text{gdzie } |X| = n, \quad 1 \leq k \leq n.$$

W szczególności dla $k = n$, otrzymamy zbiór wszystkich permutacji zbioru $X - P_n$, oraz

$$|W_n^k| = \frac{n!}{(n-k)!}.$$

Uogodźmy to sygnal do niesbityczny:

$$f \in V_n^k \Leftrightarrow f: \{1, 2, \dots, k\} \rightarrow X,$$

$$1 \leq k, \quad |X| = n.$$

Uogodźmy. Dla $k > n$, $f \in V_n^k$ nie może być
typu „1-1”

Dalej $f \in V_n^k$ byj nazywac

k -el. wznoszące z podzbiorem n -el.

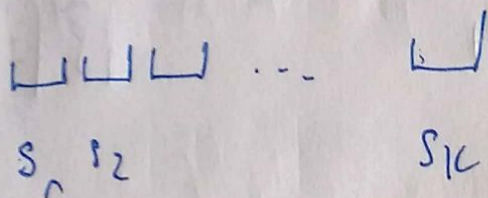
Wpust z def. wynika, u

$$W_n^k \subset V_n^k \quad \text{dla } 1 \leq k \leq n$$

Problem 5

$$|V_n^k| = ?$$

Rozmy Problem 5 - skorzy z ZWH:



$$|S_1| = n \quad |S_2| = n \quad \dots \quad |S_k| = n$$

to dopuszczony podzbiorem

Start

$$|V_n^k| = n^k$$

1

Uwaga: ~~nie~~ Nie Bin_n - oznacza zbiór wszystkich
ciągów binarnych długości $n \geq 1$.

Zadani $f \in \text{Bin}_n \Leftrightarrow f: \{1, 2, \dots, n\} \rightarrow \{0, 1\}$,
czyli $\text{Bin}_n = V_2^n$ i dlatego

$$|\text{Bin}_n| = 2^n \quad (\# 2)$$

Wskazujemy ustalenie, n dla $|X| = n$,

$$|\mathcal{P}(X)| = 2^{|X|} = 2^n.$$

Dlatego pomiędzy zbiorami Bin_n oraz $\mathcal{P}(X)$
można ustawić bijekcję (1-1 & na),
czyli ichże odpowiednik

$$h: \text{Bin}_n \xrightarrow[n_2]{1-1} \mathcal{P}(X)$$

Która pozwala zakodować ciągłemu binarnemu
każdy element (zbiór) według $\mathcal{P}(X)$.

ZAD 1

P. h. h. T (LRP)

Nechť teprve dále $|X|=n$ i' Wertig zbidh V_n^k ,
 $k \geq 1$. Na V_n^k definiujy relacij R :

$$\forall w_1, w_2 \in V_n^k \quad w_1 R w_2 \equiv \exists \text{ permutacija } k\text{-cl. } f, \\ \text{t.e. } f(w_1) = w_2.$$

Zanim zbidh R Wertig przyklad.

P.1.

$$X = \{a, b, c, d\}, \quad k = 5 \\ (n=4)$$

$$w_1 = (a, b, a, d, c)$$

$$w_2 = (c, d, a, b, a)$$

Zauwaz, i' w_2 j' wynikiem „prekambiuma”
wynad w_1 , czy efektom „sperrmutacymia” w_1 ,
blahy $w_1 R w_2$

Zad2.

Uzasadnij, że \mathbb{R} i \mathbb{C} są jedynymi odwzorowaniami.

Pomocną \mathbb{R} i \mathbb{C} są jedynymi, mamy
rodzicze $V_n^{\mathbb{C}}$ na identy abstrakcyjnie.

Wtedy dla $w \in V_n^{\mathbb{C}}$, $[w]_{\mathbb{R}}$ będą najwyższymi

k -el. kombinacjami z podstawowymi zmiennymi m -el.

Uwaga.

Mamy zatem dwa rodzaje kombinacji

z Problem 1: • C_n^k (oznacza też C_n^k)
(bez podstawowych)

• z podstawowymi.

P.2. (4.4.6 [200])

$X = \{1, 2, 3, 4\}$. Wtedy $k = 3$.

Trzy 3-el. wariacje z podstawowymi, tj.

$$W = (1, 2, 1) \quad \text{Wsk}$$

$$LW = [C(1, 2, 1)] = \{ (1, 2, 1), (1, 1, 2), (2, 1, 1) \}$$

P. 2 (4.4.7 [RA1])

$$X = \{a, b, c\}$$

Wypisywane 2-el. kombin. z powtórzeniami X:

$$[(a, a)], [(a, b)], [(a, c)], [(b, c)], [(b, b)], [(c, c)].$$

Mamy id. 6. Zamieniamy, 4

$$\binom{3+2-1}{2} = \binom{4}{2} = \frac{4!}{2!2!} = \frac{12}{2} = 6.$$

Pokażemy dalej, że to nie jest poprawne!

FACT (p. Tu. 4.4.2 [RA1]).

Liczba możliwych k-el. kombin. z powtórzeniami z zbioru n-el. symboli

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

Zad 3.

Przebiegi choroby (sh. 114-115 [RR]).

Zad 4.

Próbki 4.4.8 ([RR]).

Problem 6.

Nuż dany zbiór X o $|X|=n$. Na ile sposobów
można wybrać k -el. podzbiór tego zbioru?

Zacznij od odpowiedniego przykładu.

Ph (4.4.8 [RR]).

Odpowiedź na ile sposobów należy wybrać z 52 kart
można przedstawić podobnie do grupy po 13 kart (karty).

Przedi wzmiankowany, a system ma reprezentację G w tym rodzaju w jednej kolejności.

W omawianym przypadku mamy:

- zbiór $|X| = 52$

- bierzemy wymie partycje P do zbioru Ω

$$P = \{A_1, A_2, A_3, A_4\}$$

$$\text{czyli } |A_1| = |A_2| = |A_3| = |A_4| = 13.$$

Pytanie: ile P wymieszanych jest partycji?

Problem możemy za pomocą ZWW:

a) na chybienie uproszczenia całej grupy Ω .

$$g_1 \quad g_2 \quad g_3 \quad g_4$$

$$s_1 \quad s_2 \quad s_3 \quad s_4$$

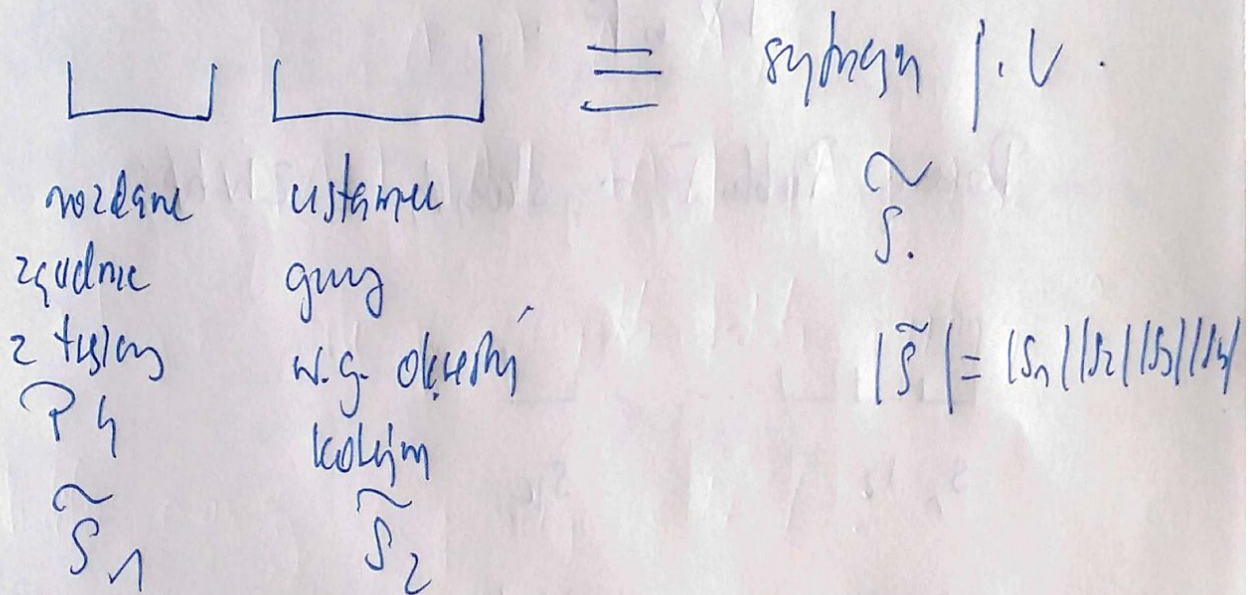
po to aby Ω rozdawić kandy (13) w kolejności j.c.

Wtedy: $|S_1| = \binom{52}{13}$, $|S_2| = \binom{52-13}{13} = \binom{39}{13}$

$|S_3| = \binom{39-13}{13} = \binom{26}{13}$, $|S_4| = \binom{26-13}{13} = \binom{13}{13}$

Nuk X oznacza sum. Ph.

Mamy wtedy:



Ala $|\tilde{S}_1| = X$, $|\tilde{S}_2| = |P_h| = h!$

Dlatego

$h! X = \binom{52}{13} \binom{39}{13} \binom{26}{13} \binom{13}{13}$,

Czeki $X = \frac{1}{h!} \binom{52}{13} \binom{39}{13} \binom{26}{13} \binom{13}{13}$.

Na koniec mamy, $n!$ po kolei.

$$X = \frac{52!}{(13!)^4 \cdot 4!}$$

I ogólnie, mamy

Fakt 2. (Tu. 4.5.3 [202]).

Kartę m -el. zleż mamy jednolici' na

k parami różnych jednolici' o m -elach ($k \leq m$)

na

$$\frac{m!}{(m!)^k \cdot k!}$$

sposobami.

Zad. 5

Nch $|X| = n$ i n -parami. Na ile sposobu
mamy jednolici' zleż 2-el. parami o
jednolici' różnych elementach ich abnd'.

Oczywiste związki między symbolami Stirlinga
Problem 6.

Rozwiążmy ten problem prowadząc do końcowych
liczb STIRLINGA II-go rodzaju,
które oznaczamy $S(n, k)$.

Jasno jest, że $S(n, n) = 1$, $S(n, 1) = 1$.

Dla n i k takich że $1 < k < n$.

Fakt (o liczbach $S(n, k)$, tw. 4.4.5 [RR])

$$\forall_{1 < k < n} S(n, k) = S(n-1, k-1) + k S(n-1, k)$$

PS (4.4.12 [RR])

Wzrost $S(5, 3) = \#$ wszystkich partycji
zbioru $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ na 3-ą część.

Z. Fahn o $S(n, k)$ many :

$$S(5, 3) = S(4, 2) + 3S(4, 3) =$$

$$S(3, 1) + 2S(3, 2) + 3(S(2, 2) + 3S(2, 3))$$

$$= 1 + 2(S(2, 1) + 2S(2, 2)) +$$

$$3(S(2, 1) + 2S(2, 2)) + 9 = \underline{\underline{25}}$$

Zad. 6 →

Oblicz $S(n, 2)$, $n > 2$

(p. sh. 108 [RA]).

III zasada zliczenia - Zasada sumy DIRICHLETA
(ZSD).

Jasne jest, iż jeśli

k przedmiotów umieszczamy w n pudełkach,
gdzie $k > n$, to co najmniej do jednego
pudełka trafi co najmniej dwa przedmioty.

Jest to ZSD.

Potrzebny sformułowana matematycznego ZSD

Fakt (ZSD), Tw. 4.5.6 [RR]

Nch $\{A_1, A_2, \dots, A_k\}$ będą
pierzcha zbiorów skończonych X .

Wtedy \exists i_0 $1 \leq i_0 \leq k$ $|A_{i_0}| \geq \frac{|X|}{k}$.

Dawal. Σ zakrewny

$$X = A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k$$

Oran' $A_i \cap A_j = \emptyset, i \neq j.$

Dlatego $z(\Sigma A)$

$$|X| = |A_1| + |A_2| + \dots + |A_k|$$

Stąd mamy nierówność

$$\begin{aligned} |X| &\leq k \cdot \max\{|A_j|, 1 \leq j \leq k\} \\ &= k \cdot |A_{i_0}| \text{ dla } p = i_0. \end{aligned}$$

Dlatego $|A_{i_0}| \geq \frac{|X|}{k}.$

Zauw.

Wyprowadź z nich two Farkh z ZSD.