

Kurs: Matematyka DYSKRETNA

Forma: Wykład

Typ: On Line

W. 10

Temat: Porządek słownikowy. Wprowadzenie do metod zliczania.

Przebieg

Dla  $A \neq \emptyset$  słowno (Alfabet), wszystkie zbiory  
wzrostlich sta parshch z  $A$ ,  $S(A)$ ,

gdz  $s \in S(A) \equiv s = a_1 a_2 \dots a_k, a_j \in A$ .

Zdechny tnci sposab porządku  $S(A)$  - słownikowy  
porządek leksykograficzny (SPL) oznany " $\leq_L$ ".

Def (SPL)

$$\forall s_1, s_2 \in S(A) \quad s_1 \leq_L s_2 \Leftrightarrow$$

1<sup>o</sup>.  $\exists s \in S(A) \quad s_2 = s_1 s$ , albo

2<sup>o</sup>.  $s_1 = x s, s_2 = x s'$  i pierwszy litera słowa  $s$   
poprzedza pierwszy litera słowa  $s'$  w sensie porządku



$\cup A$ , gdzie  $x$  i  $p$  dowolnym,  $byc'$  może pustym zbiorem.

Uwaga.

Def (SIL) wyraża długość p. uszko na  $A$ .

Wyjamy  $\leq_L$  na gromadkach.

Pr. Niech  $A = \{a, b, c\}$ ,  $a < b < c$

Bierny (i)  $S_1 = ab$ ,  $S_2 = abc$

Wtedy  $S_1 <_L S_2$ , bo  $S_1 S = S_2$ ,  $S = c$

(ii)  $S_1 = caab$ ,  $S_2 = caa**b**c$

Mamy  $S_1 = xS$ ,  $S_2 = xS'$

$x = caa$

$x = caa$

$S = b$

$S = cc$

Ponieważ  $b < c$ ,  $b$

$S_1 <_L S_2$ .



72 (2.5.12 [RM])

Nh  $A = \{a, b\}$ , gdje  $a <_A b$ .

Węzy słowa z  $S(A) \setminus \{x\}$  w kolejności:

$\lambda, a, aa, aaa, aaaa, \dots$

Węzy słowa są następująco porządkowane

$aa < aqa$  itd.

Jeli  $s \in S(A)$  i zawiera ono  $b \in A$ , to

$\forall \underbrace{aa \dots a}_m <_L s$ .

Tw. (o SPL)

Jeli na  $A$  mamy cztery porządkowania  $b <_L p$  czynnymi porządkowaniami na  $S(A)$ .

ZAD 1

Udowodnić Tw. (o SPL).



Zad? ( do 3.6.13 (RR) )

~~Wskaz~~

Wprowadz do metod zliczenia

Wskaz

Zad? Pomysl 4.1-3 (RR)

Zad? Pomysl (RR) str. 122-124.

Zad? Studiami dokonalosci: "Badania tektne wprowadz do metod zliczenia" (RR, 12.11.2016).

4 metody zliczenia

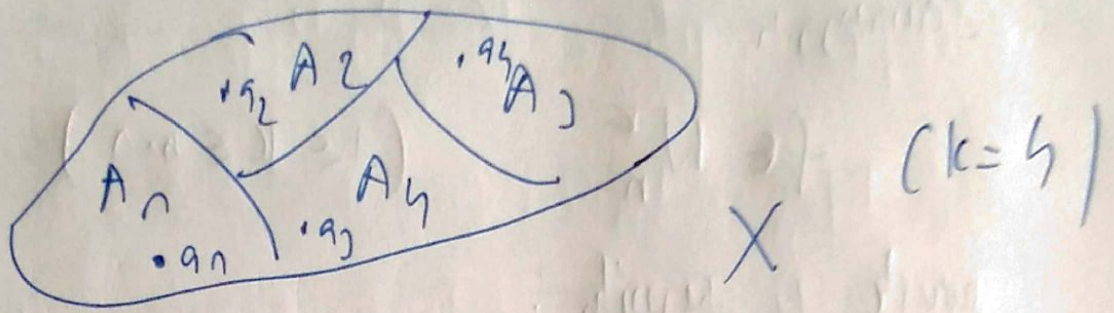
I. Zasada wielokrotnego wyboru (ZWW)

Nch  $P = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$  bide partycja zb. skono

$X$  1 gdn  $|A_j| = n_j, j = 1, \dots, k$  ( $\sum_{j=1}^k n_j = |X|$ )

Bicny wchym  $W$  zbrong z hch  $k$ -elementu  
mchloic  $X$ , ktch puchym w wgnich wybom  
puchych elementu z abum partycy  $P$ .





$$W \in \mathcal{W} \Leftrightarrow W = \{a_1, a_2, a_3, a_4\}$$

W naszym przypadku SELEKTOREM  $\mathcal{P}$ .

I ogólnie  $W \in \mathcal{W} \Leftrightarrow W = \{u_1, u_2, \dots, u_k\},$

$$\forall_{1 \leq j \leq k} u_j \in A_j$$

Wtedy  $|\mathcal{W}| = n_1 n_2 \dots n_k$  (#1)

Pr. (h.h.A. [200])

$$X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}, \quad A_1 = \{1\}, \quad A_2 = \{2, 3\}, \\ A_3 = \{4, 5, 6\}, \quad \text{czyli } \mathcal{P} = \{A_1, A_2, A_3\}.$$



Wzrosty wchodzą do  $W$  w sposób rekurencyjny  $P$  ma postać:

$$W = \{ \{1, 2, 3\}, \{1, 2, 5\}, \{1, 2, 6\}, \\ \{1, 3, 4\}, \{1, 3, 5\}, \{1, 3, 6\} \}$$

Długość  $|W| = 6$ .

Z drugiej strony  $n_1 = |A_1| = 1$ ,  $n_2 = |A_2| = 2$

$n_3 = |A_3| = 3$ , zaś

$$|W| = \underline{\underline{n_1 \cdot n_2 \cdot n_3}}$$

P.2. (4.4.2 c.d.a.).

Podobnie jak w praktyce indukcyjnej ZWW.

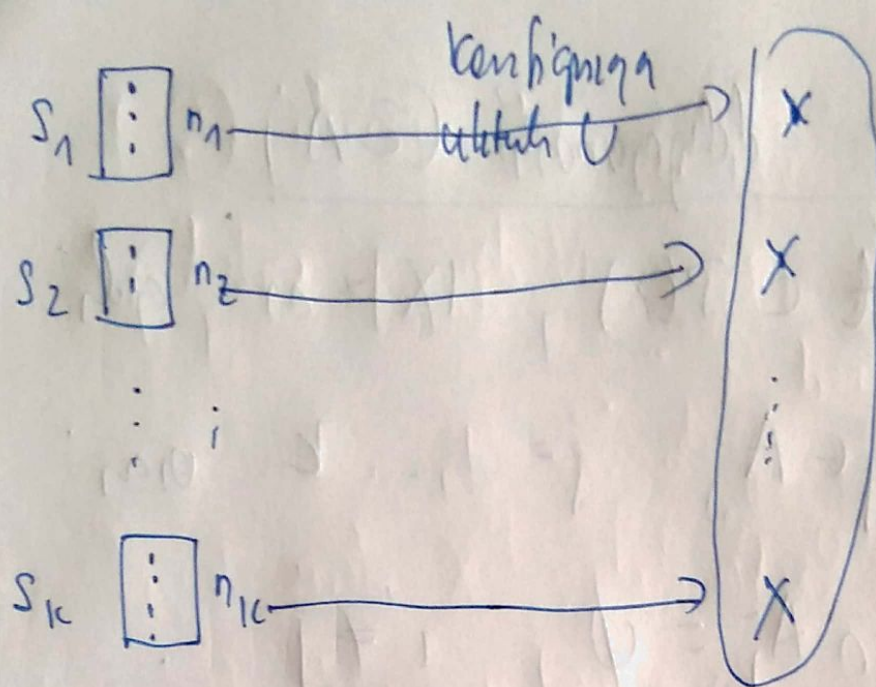
Przyjmijmy, iż mamy abstrakcyjny obiekt  $U$ , który

przyjmuje  $k$  różnych stanów:  $s_1, s_2, \dots, s_k$

gdzie każdy z stanów  $s_j$  przyjmuje jedną z

$n_j$  wartości





Wada (#1) olakta lily sponada konfigurasj ulahy  $U_1$ ,  
 anyi  $|U| = n_1 \cdot n_2 \cdot \dots \cdot n_k$ .

Algoritma permutasi elemen jaba rasloane ZWW

Nah  $|X| = n$ , Kardus pinky

$$f: \{1, 2, \dots, n\} \xrightarrow{1-n} X$$

namun permutasi elemen  $X$ .

Mary antan syhary:

$$f: \begin{array}{c|c|c|c} 1 & 2 & \dots & n \\ \hline f(1) & f(2) & \dots & f(n) \end{array}, f(i) \in X$$



co zapisujemy odnow

$$f = (f(1), f(2), \dots, f(n))$$

Dlaczego  $f$  p. oznacza uproszczenie (linijno)  
wszystkich ~~innych~~ elementów zb.  $X$ .

Orzy pni  $P(X)$  zbici wszystkich permutacji zb.  $X$ .

Problem 1.  $|P(X)| = ?$

Zachowujemy 2 WW  $\rightarrow$  przedstaw' u  $P_2$ .

$$U: \begin{array}{cccc} \square & \square & \square & \dots & \square \\ s_1 & s_2 & s_3 & & s_n \end{array}$$

$$|s_1| = n, |s_2| = n-1, \dots, |s_k| = n-k+1, \dots, |s_n| = 1$$

$$\text{Dlaczego } |P(X)| = n(n-1)(n-2)(n-3) \dots 2 \cdot 1$$

Podsumowanie definicji

Def (SILNIA)



$$n! = \begin{cases} 1 & n = 0, 1 \\ 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n & n \geq 2 \end{cases}$$

Dlaczego  $|P(X)| = n!$ . (#2)

Chyba 1. Jeśli  $|X_1| = |X_2| = n$ , to

$$|P(X_1)| = |P(X_2)| = n!, \text{ dlatego}$$

dalej bierzemy  $P_n (= P(X), |X| = n)$ .

Nach  $X$  j.v. oraz wzm  $1 \leq r \leq n$

$$\text{oraz } f: \{1, 2, \dots, r\} \xrightarrow{1-1} X$$

Zauważ, że jeśli  $r = n$ , to  $f \in P_n$ . Dlatego  
niech  $r < n$ .

Wtedy  $f = (f(1), f(2), \dots, f(r))$  p'c'spem

złożym z niektórych wybranych elementów  $r$ ,

gdzie  $f(i) \in X$ .

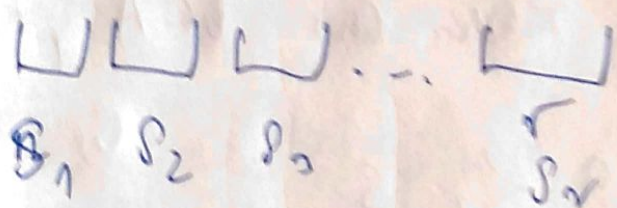


Każdy taki ciąg ma  $r$ -elementy Wynik  
bez powtórzeń zbioru  $n$ -elem.  $X$ .

Zblich wymiary takich  $f$  oznaczamy przez  
 $W_n^r$ .

Problem 2.  $|W_n^r| = ?$

Zauważ, że mamy wyliczenia przy użyciu rekurencji



$$|S_1| = n \quad |S_2| = n-1 \quad |S_3| = n-2 \quad |S_r| = (n-r+1)$$

Dokończ

(#a)  $|W_n^r| = n(n-1)(n-2)\dots(n-r+1)$

Albo  $\frac{n!}{(n-r)!} = \frac{1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-r) \cdot (n-r+1) \cdot \dots \cdot n}{1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-r)}$

zatem

(#b)  $|W_n^r| = \frac{n!}{(n-r)!}$



Oczywiste, jeśli  $n = n, b$

$$W_n^n = P_n \quad \text{oraz}$$

$$|W_n^n| = \frac{n!}{(n-n)!} = \frac{n!}{0!} = n! = |P_n|.$$

Nech  $X$  j.v., ustal  $0 \leq k \leq n$  oraz

$$\text{niech } \mathcal{A}_k = \{A \in P(X) : |A| = k\}.$$

Zauważ, że  $\mathcal{A}_0 = \{\emptyset\}$ ,  $\mathcal{A}_n = \{X\}$ ,

$$\text{czyli } |\mathcal{A}_0| = |\mathcal{A}_n| = 1.$$

Dlatego dalej mamy zainteresować się  $1 \leq k \leq n-1$ .

$$\text{Problem? } |\mathcal{A}_k| = ?$$

Przebieg myślenia.

$$\text{Wykazywanie równości } (\#3) / \text{e} / (\#2).$$



Zauważmy

$$f \in W_n^k \quad (1 \leq k \leq n-1)$$

powstaje w trybie:

(i) wybieramy  $k$  elementów  $k$ -el. (stano  $S_1$ )

(ii) uzupełniamy pozostałe elementy (stano  $S_2$ ) -  
to elementów

Mamy więc stosunki  $2W$ :

$$|W_n^k| = |S_1| |S_2|, \text{ gdzie}$$

$$|W_n^k| = |A_k| |P_k|.$$

Albo z (#3) i (#2) mamy

$$\frac{n!}{(n-k)!} = |A_k| \cdot k!, \text{ stąd}$$

$$|A_k| = \frac{n!}{k!(n-k)!} \quad (\#5)$$



Dalej linij  $\frac{m!}{k!(n-k)!}$  byj oznacz  $\binom{m}{k}$   
i rozumi symbolen Newtona i czytali  
"n nad k".

FAKT (o  $\binom{m}{x}$ )

$$\forall n \geq 0 \quad \binom{m}{0} = \binom{m}{m} = 1$$

$$\forall 0 \leq k \leq n \quad \binom{m}{k} = \binom{m}{n-k}$$

$$\forall n \leq k \leq n \quad \binom{m+1}{k} = \binom{m}{k} + \binom{m}{k-1}$$

Zad. 1

Udowodni FAKT (p. 129 [RR]),

Inne własności  $\binom{m}{k}$

- Trójkąt Pascala (p. 170 [RR])
- Wzrost dunning Newtona



## II Zasada addytywnosci (ZA)

Nch  $\mathcal{A} \subset \mathcal{P}(X)$ ,  $|X| = n$ , gdy

$A_j \in \mathcal{A}$ ,  $j = 1, \dots, k$  oraz

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

$$\text{Wtedy } \left| \bigcup_{j=1}^k A_j \right| = \sum_{j=1}^k |A_j| \quad (\#6).$$

Zad2. (P.4.4.3 [RR]).

Problem 4

Nch  $|X| = n$ , wtedy  $\mathcal{P}(X)$ .

$$|\mathcal{P}(X)| = ?$$

Zauw,  $n$

$\mathcal{P}(X) = \{ \emptyset \cup \{x\} \cup \dots \cup \{x_1, \dots, x_n\} \}$ ,

gdzie  $\{x_1, \dots, x_n\}$  - wszystkie k'el. podzb.  $X$ .



Z (ZA)

$$|P(X)| = \sum_{k=0}^n |a_k|.$$

Ah Z (#5),  $|a_k| = \binom{n}{k}$ , donc

$$|P(X)| = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}.$$

Ze wam dummjo Neuler

$$(1+1)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k}, \text{ donc}$$

$$|P(X)| = 2^n (= 2^{|X|}) \text{ (#6)}.$$