

(5)

2. Systemy Spernera

Def. Rodzina zbiorów \mathcal{F} naz. Systemem Spernera (SS), gdy żaden set nie zawiera się w innym, tzn. $A, B \in \mathcal{F}, A \neq B \Rightarrow A \not\subset B$.

Problem Dla $X = [n]$ wyznaczyć

$$\lambda_n = \max \{ |\mathcal{F}| : (X, \mathcal{F}) \text{ jest SS} \}.$$

Łatwo: $\lambda_n \geq m := \max_{k \in [n]} \binom{n}{k} = \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$

[bo zbiory takiej mocy nie mogą się zawiązać]

Tw 2 (Sperner, 1928) $\lambda_n = m$

dowód: Strategia: rozbić $\mathcal{P}(X)$ na m Taniuchów

L_1, \dots, L_m , tzn. $\mathcal{P}(X) = L_1 \cup \dots \cup L_m$.

Ta $\Rightarrow \lambda_n \leq m$, co kończy dowód.

Taniuchy konstruujemy iteracyjnie w oparciu o Wn 4 oraz analogicny fakt (zad. dom.):

$\forall r > \frac{n}{2} \exists g_r : \binom{X}{r} \xrightarrow{\cong} \binom{X}{r-1} : A \supset g_r(A)$.

Konkretnie, dla $A \in \binom{X}{r}, r < \frac{n}{2}$, kładziemy A i $f_r(A)$ na tym samym Taniuchu, a dla $A \in \binom{X}{r}, r > \frac{n}{2}$, kładziemy A i $g_r(A)$ na tym samym Taniuchu.

[Dla n niepar. nie wykonujemy kroku dla $r = \frac{n+1}{2}$, bo by kolidował z $r = \frac{n-1}{2}$.]

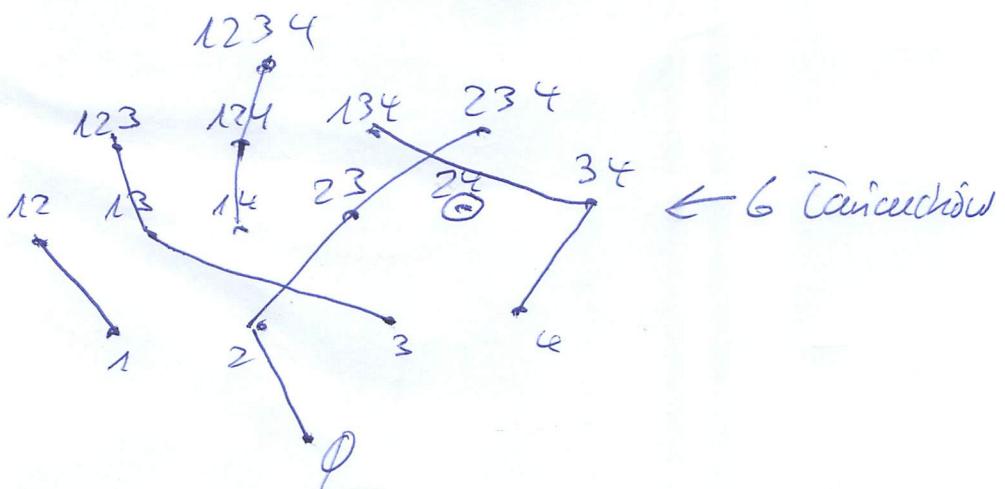
(6)

Dla n -parzystego, gdzie "zgryje" tańca dwóch konina bieg na środkowym położeniu $\frac{n}{2}$.

Taka wielokrotne para tworzy się w pojedyncze tańce. Elementy wolne stanowią tańca 1-element. Tak my tak, dostajemy $m = \binom{4}{2} = 6$ tańców robiących całe $S(X) \square$

Ilustracja

$$n=4, m = \binom{4}{2} = 6$$



Uogólnienie

Pw3 (Nierówność LYM, Lubell '66, Yamamoto '54, Mieszalkin '63)

Jżeli (X, \mathcal{F}) jest SS, $|X|=n$, $a_k = |\mathcal{F} \cap \binom{X}{k}|$, $k=0, \dots, n$, to $\sum_{k=0}^n \frac{a_k}{\binom{m}{k}} \leq 1$ ($\Rightarrow \sum_{i=1}^m \frac{1}{\binom{n}{A_i}} \leq 1$, $\mathcal{F} = \{A_1, \dots, A_m\}$)

Dowód (Lubell) Mówimy, że permutacja π zawiera "zgryw" $A \in S(X)$, gdy $\pi = (x_1, \dots, x_n)$, a $A = \{x_1, \dots, x_{|A|}\}$. Np. dla $n=5$, $\pi = (2, 4, 1, 5, 3)$, "zawiera" zgryw $\{2\}, \{2, 4\}, \{1, 2, 4\}$ itd.

(7)

Ponieważ \mathcal{F} jest SS, to $\forall \pi$ zawiera ≤ 1
 zbiór $A \in \mathcal{F}$. Z drugiej strony, $\forall A \in \mathcal{F}$
 A jest "zawarty" w zbiorze $\{\text{all } (n - |A|)!\}$ permutacjach.
 Stąd, $\sum_{i=1}^m |A_i|!(n - |A_i|)! \leq n!$, bo karta permutacji
 jest liciona ≤ 1 po lewej stronie. Formalnie,

$$\sum_{i=1}^m |A_i|!(n - |A_i|)! = |\{(\pi, i) : \pi \text{ ``zawiera"} A_i\}| \leq n!$$


To jest metoda podwójnego mówiącego, raz
 zaczytującego od π , a raz od i . Dzieliąc przez $n!$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^m \frac{|A_i|!(n - |A_i|)!}{n!} \leq 1 \quad \square$$

Uwaga Tw 3 \Rightarrow Tw 2 (zad. dom.)

Zastos. Problem Littlewooda - Offorda (1943)

Miech $x = (x_1, \dots, x_n)$, $x_i \in \mathbb{R}$, $|x_i| \geq 1$. Utwórz wsz. 2^n
 sumy częściowe $x_A = \sum_{i \in A} x_i$, $A \subseteq [n]$. [$\sum_{\emptyset} = 0$]

Problem Ile z tych sum może różnić się względem
 od siebie o mniej niż 1?

Tw 4 (Erdős, 1945) Co najwyżej $m = \binom{n}{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$.

Dow Bso zatem, że $x_i \geq 1 \ \forall i$. [zad. dom.] Nasze cel:

$$d(x) = \max_{\mathcal{F} \subseteq \mathcal{P}([n])} |\{F : \forall A, B \in \mathcal{F}: |x_A - x_B| < 1\}| \rightarrow$$

(8)

Niech \mathcal{F} spełnia war. z def. $\lambda(x)$.

Wtedy \mathcal{F} jest SS. Dla dowolnej,

dla $A \neq B$ mamy $x_B - x_A = x_{B-A} \geq 1$ ~~z definicji~~

czyli w \mathcal{F} nie ma takiej pary zerowej.

Z tw 2, $|\mathcal{F}| \leq m \Rightarrow \lambda(x) \leq m$ $(\forall x)$

□