

# Struktury Dyskretne: Ściągą na TEST 2

## Teoria Ramseya

### Notacja:

$n \rightarrow (\ell_1, \dots, \ell_r)^k$ , gdy  $\forall \binom{[n]}{k} = X_1 \cup \dots \cup X_r \exists i \in [r], \exists T \subseteq [n] : |T| = \ell_i \text{ and } \binom{T}{k} \subseteq X_i$ .  
Gdy  $\ell_1 = \dots = \ell_r := \ell$ , to piszemy  $n \rightarrow (\ell)_r^k$ ; gdy  $r = 2$  lub  $k = 2$ , to ten indeks opuszczamy.

**Twierdzenie 1** (Przyjęcie na 6 osób). *Wśród dowolnych 6 osób zawsze są trzy, które znają się nawzajem lub trzy, które nie znają się nawzajem. Inaczej,  $6 \rightarrow (3)$ .*

**Twierdzenie 2** (Twierdzenie Ramseya dla par ( $k = 2$ ), 1930).  $\forall r, \ell_1, \dots, \ell_r \exists n :$   
 $n \rightarrow (\ell_1, \dots, \ell_r)$ . Dla  $r = 2$ , równoważnie, w języku teorii grafów:  
 $\forall a, b \exists n : \forall G, |V(G)| = n : G \supset K_a \text{ lub } G^c \supset K_b$ .

**Twierdzenie 3** (Goodman, 1956).  $\forall n \geq 6, \forall G, |V(G)| = n$ , łączna liczba trójkątów  $t_{GG^c}$  w  $G$  i w  $G^c$  jest nie mniejsza niż  $\frac{1}{24}n(n-1)(n-5)$ .

**Notacja:**  $G \rightarrow (H_1, \dots, H_r)$ , gdy  $\forall \chi : E(G) \rightarrow [r] \exists i \in [r] \exists H \subset G, H \equiv H_i : \chi(E(H)) = \{i\}$ . Stosujemy skróty jak dla wcześniejszej notacji. Wiemy, że  $K_6 \rightarrow (K_3)$ .

**Problem 1** (Erdős, Hajnal, 1967). *Czy istnieje  $G$  taki, że  $G \not\supset K_6$ , ale  $G \rightarrow (K_3)$ ?*

Rozwiązanie (Graham, 1968): Tak, np.  $K_8 - C_5$  (tzn. z  $K_8$  usuwamy krawędzie dowolnego pięciokąta).

**Definicja 1** (Liczby Ramseya).  $R_k(\ell_1, \dots, \ell_r) = \min\{n : n \rightarrow (\ell_1, \dots, \ell_r)^k\}$

$$R_1(\ell_1, \dots, \ell_r) = \ell_1 + \dots + \ell_r - r + 1, R(\ell, 2) = \ell, R(3) = 6,$$

$$R(\ell_1, \ell_2) \leq R(\ell_1 - 1, \ell_2) + \mathbb{R}(\ell_a, \ell_2 - 1) \quad [-1 \quad \text{gdy oba składniki są parzyste}].$$

$$R(3, 4) = 9, R(3, 5) = 14, R(4) = 18.$$

$R(k, \ell) \leq \binom{k+\ell-2}{k-1}$ , a stąd,  $R(k) \leq \binom{2k-2}{k-1} = O(4^k/\sqrt{k})$   
(Tutaj  $k$  ma inne znaczenie niż poprzednio!)

**Twierdzenie 4** (Erdős, 1947 (metoda probabilistyczna)).  $R(k) = \Omega(k2^{k/2})$

**Definicja 2** (Grafowe liczby Ramseya).  $R(H_1, \dots, H_r) = \min\{n : K_n \rightarrow (H_1, \dots, H_r)\}$

**Twierdzenie 5** (Burr, Erdős, Spencer, 1975). *Dla każdego  $n \geq 2$ ,  $R(nK_3) = 5n$ .*

**Twierdzenie 6** (Schur, 1916).  $\forall r \geq 2 \exists s \forall \chi : [s] \rightarrow [r] \exists x, y, z \in [s] :$   
 $\chi(x) = \chi(y) = \chi(z)$  oraz  $x + y = z$ .

**Definicja 3** (Liczby Schura).  $s(r) = \min\{s : s \text{ spełnia Tw. Schura}\}$

Dla  $k \geq 2$ , przez  $AP_k$  oznaczamy ciąg arytmetyczny długości  $k$ .

**Twierdzenie 7** (Van der Waerden, 1927).

$$\forall r \geq 2, k \geq 3 \exists n \forall \chi : [n] \rightarrow [r] \exists \text{ monochromatyczny } AP_k.$$

**Definicja 4** (Liczby Van der Waerdena).

$$W(k, r) = \min\{n : n \text{ spełnia Tw. Van der Waerdena}\}$$

Wiemy, że  $W(3, 2) = 9$  a  $W(3, 3) = 27$ .

**Definicja 5** (Równania regularne). Równanie  $c_1x_1 + \dots + c_kx_k = 0$ ,  $c_i \in \mathbb{Z}$ , jest *regularne* w  $\mathbb{N}$ , gdy  $\forall r \geq 2 \forall \chi : \mathbb{N} \rightarrow [r] \exists$  monochromatyczne rozwiązanie.

**Twierdzenie 8** (Rado, 1943). Równanie  $c_1x_1 + \dots + c_kx_k = 0$ ,  $c_i \in \mathbb{Z}$ , jest regularne w  $\mathbb{N}$  wtedy ma nietrywialne rozwiązanie zero-jedynkowe, tzn.  $\exists \emptyset \neq I \subset [k] : \sum_{i \in I} c_i = 0$ .

**Definicja 6** ( $n$ -kostka i linia). Dany jest zbiór uporządkowany liniowo  $A$  (alfabet),  $|A| = t$ , możemy przyjąć, że  $A = \{0, 1, \dots, t-1\}$ . Dla  $n \geq 1$ ,  $n$ -kostką nad  $A$  nazywamy zbiór  $C_t^n = \{(x_1, \dots, x_n) : x_i \in A\}$ .

Linia w  $C_t^n$  to zbiór  $L = \{p_0, \dots, p_{t-1}\}$ ,  $p_i = (x_{k,1}, \dots, x_{k,n}) \in C_t^n$ , dla którego istnieje podział  $[n] = R \cup S$ ,  $R \neq \emptyset$ , oraz stałe  $c_\ell$  dla  $\ell \in S$  takie, że dla każdego  $k = 0, \dots, t-1$

$$x_{k,\ell} = \begin{cases} c_\ell & \text{gdy } \ell \in S \\ k & \text{gdy } \ell \in R \end{cases}.$$

**Twierdzenie 9** (Hales, Jewett, 1963).

$$\forall r, t \exists n : \forall \chi : C_t^n \rightarrow [r] \exists \text{ monochromatyczna linia.}$$

**Obserwacja:** Jeśli  $n$  spełnia Tw. Halesa-Jewetta, to  $t^n$  spełnia Tw. Van der Waerdena.