

## SYSTEMY RÓŻNYCH REPREZENTANTÓW (SRR)

Przypomnijmy, że ciąg zbiorów  $\mathcal{A} = (A_1, A_2, \dots, A_n)$  ma system różnych reprezentantów (SRR), zwany też transversalą, jeżeli istnieją **różne** punkty  $x_1, \dots, x_n$ , takie że  $x_i \in A_i$  dla każdego  $i \leq n$ .

1. Niech  $\mathcal{A} = (A_1, A_2, \dots, A_n)$  będzie ciągiem zbiorów, posiadającą SRR. Niech  $x$  będzie elementem z  $A_1$ . Pokazać, że istnieje SRR zawierający  $x$ ; pokazać na przykładzie, że może nie istnieć SRR, w którym  $x$  reprezentuje  $A_1$ .
2. Niech  $\mathcal{A} = (A_1, A_2, \dots, A_n)$  będzie ciągiem zbiorów spełniającym silniejszy Warunek Halla

$$|A_{i_1} \cup A_{i_2} \cup \dots \cup A_{i_k}| \geq k + 1,$$

dla każdego  $k = 1, 2, \dots, n$  i dowolnego wyboru  $k$  różnych indeksów  $i_1, i_2, \dots, i_k$ . Niech  $x$  będzie elementem z  $A_1$ . Pokazać, że  $\mathcal{A}$  ma SRR, w którym  $x$  reprezentuje  $A_1$ .

3. Pokazać, że ciąg zbiorów

$$A_i = \{1, 2, \dots, n\} \setminus \{i\}, \quad (i = 1, 2, \dots, n),$$

posiada SRR oraz liczba różnych SRR tego ciągu jest równa  $n$ -tej liczbie nieporządków  $D_n$ .

4. Udowodnić, że jeżeli każdy zbiór z ciągu  $\mathcal{A}$  ma  $\geq d$  elementów, a każdy punkt należy do co najwyżej  $d$  zbiorów z  $\mathcal{A}$  (gdzie  $d > 0$  jest ustalone) to taki ciąg ma SRR.
5. Udowodnić, że ciąg  $\mathcal{A} = (A_1, A_2, \dots, A_n)$  niepustych podzbiorów skończonego zbioru  $X$  ma SRR wtedy i tylko wtedy gdy  $|\{i : A_i \subseteq Y\}| \leq |Y|$  dla każdego  $Y \subseteq X$ .
6. Po rozgrywce brydżowej talia 52 kart jest podzielona na 13 lew po 4 karty. Udowodnić, że można z każdej lewy wybrać po jednej karcie, tak aby otrzymać wszystkie figury 2, 3,  $\dots$ , 10,  $W, D, K, A$  (bez uwzględniania kolorów).

## KOJARZENIE PAR W GRAFACH DWUDZIELNYCH

7. Wyprowadzić twierdzenie Halla o małżeństwach z twierdzenia Halla o SRR.
8. Wybrać (nieduży) graf dwudzielny i pewne kojarzenie par w tym grafie; można posłużyć się przykładem z wykładu. Przeciwiczyć działanie algorytmu etykietującego; zdefiniować nowe, lepsze kojarzenie par.

## EULER RAZ JESZCZE

*Grafem dualnym* do grafu planarnego  $(V, E)$  (wyznaczającego zbiór ścian  $F$ ) nazwiemy graf  $(F, E)$ , w którym każda krawędź łączy obszary, które rozdziela.

Inaczej mówiąc, można utożsamić ścianę  $f \in F$  z pewnym punktem  $p_f$  do niej należącym i połączyć krawędziami te pary  $p_f$  i  $p_g$ , dla których ściany  $f$  i  $g$  mają wspólną krawędź w wyjściowym grafie. Warto poprobować na rysunku.

9. Pokazać, że jeśli  $(V, E')$  jest drzewem rozpinającym w planarnym grafie  $(V, E)$  to  $(F, E \setminus E')$  jest drzewem rozpinającym w grafie dualnym  $(F, E)$ . Wywnioskować stąd formułę Eulera.