### PIZZO - Zadanie domowe nr 1

## a. $3COL \leq_p Tutorzy$

### Redukcja

Mamy graf G = (V,E), |V| = n, |E| = m, który chcemy pokolorować na 3 kolory:  $c_1$ ,  $c_2$ ,  $c_3$ .

Wynik redukcji f(G) to n+1 studentów takich, że

- dla i = 1, 2, ..., n student  $s_i$  reprezentuje wierzchołek  $v_i$  w grafie G tj. jeśli  $(v_i, v_j) \in E$  , to  $s_i$  nie lubi  $s_i$
- Student s<sub>n+1</sub> nie lubi nikogo

#### Dowód poprawności

• Istnieje 3-kolorowanie dla grafu G.

Weźmy to kolorowanie. Jeśli wierzchołek  $v_i$  ma kolor  $c_k$  to student  $s_i$  trafia do tutora  $t_k$ . Student  $S_{n+1}$  trafia do tutora  $t_4$ . Żadne 2 wierzchołki połączone krawędzią w G nie mają tego samego koloru, więc żaden student nie w grupie studenta, którego nie lubi.

• Nie istnieje 3-kolorowanie grafu G.

Załóżmy, że istnieje poprawny podział studentów dla f(G), ale wtedy jeśli dla studenta  $s_i$ , w grupie  $t_k$ , pokolorujemy wierzchołek  $v_i$  na kolor  $c_k$  to otrzymamy poprawne 3-kolorowanie G – sprzeczność.

# b. Problem *Tutorzy*, można rozwiązać w czasie wielomianowym dla co najwyżej 15 zrzęd

- 1. Znajdujemy wszystkie poprawne przydziały tutorów dla samych zrzęd. Do sprawdzenia mamy najwyżej 4<sup>15</sup> przydziałów, sprawdzenie poprawności przydziału zajmie najwyżej O(n).
- 2. Bierzemy poprawne rozmieszczenie zrzęd i sprawdzamy czy każdego z pozostałych studentów możemy przydzielić do jakiegoś tutora, jeśli tak to zwracamy rozwiązanie. Sprawdzenie jednego studenta zajmie O(n), czyli O(n²) dla wszystkich studentów.
- 3. Powtarzamy krok 2. dla wszystkich poprawnych przydziałów zrzęd z kroku 1.