

EGZAMIN Z MATEMATYKI DYSKRETNEJ

LUTY 2007, PIERWSZY TERMIN, CZĘŚĆ A, CZAS: 120 MIN.

*Pary zadań 1,2 oraz 3,4 powinny być rozwiązane na osobnych kartkach*

ZADANIE 1

Pokaż, że równanie  $ax + by = c$ , dla  $a, b$  dodatnich, względnie pierwszych i  $c > ab$ , ma rozwiązanie.

ZADANIE 2

Niech  $X = \{1, 2, \dots, n\}$ . Jaka jest maksymalna moc rodziny podzbiorów  $X$ , o takiej własności, że dla dowolnych należących do niej zbiorów  $A, B$  zachodzi  $A \cap B \neq \emptyset$ ? Zbuduj taką rodzinę o maksymalnej mocy i uzasadnij, że liczniejszej nie da się zbudować.

ZADANIE 3

Niech  $d(k)$  oznacza liczbę dzielników  $k$ . Pokaż, że

$$\sum_{k=1}^n d(k) = n \ln n + O(n).$$

ZADANIE 4

Ile jest takich permutacji liczb  $1, 2, \dots, 2n$ , w których żadne dwie liczby  $2k-1$  i  $2k$  nie są obok siebie?

POWODZENIA !

EGZAMIN Z MATEMATYKI DYSKRETNEJ

LUTY 2007, PIERWSZY TERMIN, CZĘŚĆ B, CZAS: 120 MIN.

*Pary zadań 5,6 oraz 7,8 powinny być rozwiązane na osobnych kartkach*

ZADANIE 5

W urnie jest 1 los wygrywający,  $p$  przegrywających i  $r$  remisujących, tj. jeśli wylosujemy los remisujący, to go drzemy, wyrzucamy i losujemy jeszcze raz z urny. Losujemy tak długo, aż wyciągniemy los przegrywający albo los wygrywający. Jakie jest prawdopodobieństwo skończenia losowania z losem wygrywającym?

ZADANIE 6

Dane jest drzewo  $T$  oraz jego automorfizm  $\phi$ . Udowodnij, że istnieje wierzchołek  $v$ , taki że  $\phi(v) = v$  lub istnieje krawędź  $\{u, v\}$ , taka że  $\phi(\{u, v\}) = \{u, v\}$ .

ZADANIE 7

Niech  $G$  będzie grafem zawierającym cykl  $C$  i drogę długości  $k$  łączącą wierzchołki  $C$ . Pokaż, że  $G$  zawiera cykl długości przynajmniej  $\sqrt{k}$ .

ZADANIE 8

Ścieżką powiększającą skojarzenie  $M$  grafu  $G$  nazywamy taką drogę  $v_1, v_2, \dots, v_{2k}$ , że dla wszystkich  $i \in 1, 2, \dots, k-1$  mamy  $\{v_{2i}, v_{2i+1}\} \in M$ , i do  $v_1, v_{2k}$  nie są incydentne krawędzie z  $M$ . W jaki sposób mając ścieżkę powiększającą można powiększyć  $M$  do większego skojarzenia  $M'$ ? Pokaż, że ścieżka powiększająca istnieje dla każdego skojarzenia  $M$ , które nie jest największe, w dowolnym grafie  $G$ . Zaproponuj wielomianowy algorytm znajdowania największego skojarzenia w dowolnym grafie. Jaką złożoność ma Twój algorytm?

POWODZENIA !