

## Lista nr 8 z matematyki dyskretnej

1. Podaj postać funkcji tworzącej dla liczby podziałów liczby naturalnej  $n$  (czyli rozkładów liczby  $n$  na sumę składników naturalnych, gdy rozkładów różniących się kolejnością nie uważamy za różne):
  - (a) na dowolne składniki,
  - (b) na różne składniki nieparzyste,
  - (c) na składniki mniejsze od  $m$ ,
  - (d) na różne potęgi liczby 2.
2. (+) Niech  $p_n$  oznacza liczbę podziałów liczby naturalnej  $n$ , w których każdy składnik nieparzysty występuje nieparzystą liczbą razy a każdy parzysty parzystą, np.  $p_4 = 2$ , bo interesujące nas podziały to  $1 + 3$  i  $2 + 2$ . Podaj funkcję tworzącą dla ciągu  $p_n$ .
3. (-) Przekonaj się, że z dokładnością do izomorfizmu, istnieje 11 grafów prostych z czterema wierzchołkami.
4. (+) Problem izomorfizmu dwóch grafów jest trudny. Załóżmy natomiast, że w komputerze są dane dwa grafy  $G$  i  $H$ , określone na tym samym zbiorze wierzchołków  $V(G) = V(H) = \{1, 2, 3, \dots, n\}$ . Niech  $m$  oznacza liczbę krawędzi grafu  $G$ . Podaj algorytm sprawdzający w czasie  $O(m + n)$ , czy te grafy są identyczne.
5. Rozważ reprezentacje grafu  $G$ : macierzową (za pomocą macierzy sąsiedztwa), listową. Dla każdej z tych reprezentacji, określ złożoność wykonania na grafie  $G$  następujących operacji:
  - (a) oblicz stopień ustalonego wierzchołka,
  - (b) przeglądaj wszystkie krawędzie grafu,
  - (c) sprawdź, czy krawędź  $(u, v)$  należy do grafu  $G$ ,
  - (d) usuń z grafu  $G$  krawędź  $(u, v)$ ,
  - (e) wstaw do grafu  $G$  krawędź  $(u, v)$ .
6. (-) Pokaż, że jeśli w grafie  $G$  istnieje droga z  $u$  do  $v$ , to istnieje też ścieżka z  $u$  do  $v$ .

7. Udowodnij, że graf  $G$  jest spójny wtedy i tylko wtedy, gdy przynajmniej dwa grafy z rodziny  $\{G_v : v \in V\}$  są spójne, gdzie  $G_v$  jest grafem powstałym z  $G$  przez usunięcie wierzchołka  $v$  i incydentnych z nim krawędzi.
8. Udowodnij, że w grafie spójnym każde dwie najdłuższe ścieżki mają wspólny wierzchołek.
9. Wykaż, że przynajmniej jeden z grafów  $G = (V, E)$  i  $\bar{G}$  ( $\bar{G}$  jest dopełnieniem grafu  $G$ ) jest spójny. Dopełnienie  $\bar{G} = (V, E')$  grafu  $G$  zdefiniowane jest jako graf  $(V, E')$  taki, że  $\{u, v\} \in E' \Leftrightarrow \{u, v\} \notin E$ .