Instytut Informatyki UWr

Wstęp do informatyki

Lista 13

Uwaga.

Algorytmy rozwiązujące zadania z tej listy mogą mieć postać pseudokodu, w szczególności mogą wykorzystywać abstrakcyjne typy danych jak kolejka, stos, lista wiązana. Można również korzystać z funkcji/algorytmów podanych na wykładzie (sprawdzanie spójności, wyznaczanie składowych spójności, przeglądanie w głąb, przeglądanie wszerz), wskazując ewentualne zmiany, które do nich trzeba wprowadzić. Użycie takich funkcji wymaga jednak podania ich specyfikacji. Zadania dotyczą grafów nieskierowanych, chyba że w treści zadania napisane jest wprost, że zadanie dotyczy grafów skierowanych.

Oszacuj złożoność czasową i pamięciową podanych w rozwiązaniach zadań algorytmów. Uzasadnij ich poprawność.

1. [0.5] Napisz funkcję/algorytm, która przekształca reprezentację grafu w postaci macierzy sąsiedztwa na tablicę list sąsiedztwa, oraz funkcję/algorytm przekształcającą tablicę list sąsiedztwa do postaci macierzy sąsiedztwa.

W poniższych zadaniach przyjmij, że grafy są podawane w postaci list sąsiedztwa.

- 2. [1] *Mostem* nazywamy krawędź, której usunięcie powoduje zwiększenie liczby składowych spójności grafu. Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu G oraz pary wierzchołków u, v rozstrzyga, czy krawędź (u, v) jest mostem w G. Twoje rozwiązanie powinno działać w czasie O(n+m), gdzie n to liczba wierzchołków a m to liczba krawędzi grafu.
- 3. [0.5] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu G sprawdza, czy w G występuje (co najmniej jeden) most. Twoje rozwiązanie powinno działać w czasie O(m(n+m)), gdzie n to liczba wierzchołków a m to liczba krawędzi grafu.
- 4. [0.5] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu skierowanego G i wierzchołków u, v sprawdza czy istnieje ścieżka łącząca u i v. Algorytm podaje też kolejne wierzchołki na takiej ścieżce (o ile ścieżka istnieje). Twoje rozwiązanie powinno działać w czasie O(n+m), gdzie n to liczba wierzchołków a m to liczba krawędzi grafu.
- 5. [1] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu *G* i wierzchołków *u, v* wyznacza długość najkrótszej ścieżki łączącej *u* i *v* lub –1, gdy ścieżki łączącej *u* i *v* brak. Algorytm podaje też kolejne wierzchołki na takiej ścieżce (o ile ścieżka istnieje).
- 6. [1] *Punktem artykulacji* nazywamy wierzchołek, którego usunięcie powoduje zwiększenie liczby składowych spójności grafu. Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu *G* oraz wierzchołka *v* rozstrzyga, czy *v* jest punktem artykulacji grafu *G*. Twoje rozwiązanie powinno działać w czasie w czasie O(n+m), gdzie *n* to liczba wierzchołków a *m* to liczba krawędzi grafu.
- 7. [1] Zbiór wierzchołków V' grafu G(V, E) nazywamy maksymalnym zbiorem niezależnym gdy:
 - a) żadna para wierzchołków u, v ze zbioru V' nie jest połączona krawędzią,
 - b) każdy wierzchołek ze zbioru V V' jest połączony krawędzią z co najmniej jednym wierzchołkiem ze zbioru V'.

Podaj algorytm, który znajduje maksymalny zbiór niezależny w czasie O(n + m) oraz sformułuj precyzyjnie specyfikację, którą realizuje Twój algorytm.

8. [1] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu *G* sprawdza, czy w *G* występuje cykl. W przypadku występowania (co najmniej jednego) cyklu, algorytm zwraca ciąg wierzchołków tworzący cykl w wejściowym grafie.

Zadania dodatkowe, nieobowiązkowe (nie wliczają się do puli punktów do zdobycia na ćwiczeniach, punktacja została podana tylko jako informacja o trudności zadań wg wykładowcy)

- 9. [2] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu skierowanego G sprawdza, czy G jest silnie spójny. (p. materiały do wykładu)
- 10. [2] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu skierowanego G wyznacza jego silnie spójne składowe. (p. materiały do wykładu)
- 11. [2] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu G wyznacza jego wszystkie punkty artykulacji.
- 12. [2] Napisz funkcję/algorytm, która dla podanego na wejściu grafu G sprawdza, czy w G występuje (co najmniej jeden) most. Twoje rozwiązanie powinno działać w czasie O(n+m), gdzie n to liczba wierzchołków a m to liczba krawedzi grafu.