## Najkrótsze ścieżki – ćwiczenia

- 1. Dany jest bardzo duży graf ważony, z małymi (≤ 10) całkowitymi wagami dodatnimi. Podaj algorytm, który znajdzie najkrótsze ścieżki, do wszystkich wierzchołków, od wybranego startowego.
- 2. Dany jest graf ważony G, oraz drzewo rozpinające T, które być może jest drzewem najkrótszych ścieżek w G, od pewnego wierzchołka s z G. Podaj algorytm, który sprawdzi, czy T rzeczywiście jest drzewem najkrótszych ścieżek od wierzchołka s.

- 3. Dany jest graf G. Podaj jak najszybszy algorytm, który tworzy graf indukowany G' zawierający taki podzbiór krawędzi i wierzchołków z G, że każdy wierzchołek w G' ma stopień co najmniej k. Uwaga!: przemyśl parę razy pierwsze rozwiązanie, które przyjdzie Ci do głowy.
- 4. W miasteczku są sklepy i domy. Trzeba sprawdzić jak daleko do najbliższego sklepu mają mieszkańcy.
- 5. Dany jest graf ważony G. Scieżka super-fajna, to taka, która jest nie tylko najkrótszą wagowo ścieżką między v i u, ale także ma najmniejszą liczbę krawędzi ( inaczej mówiąc, szukamy najkrótszych ścieżek w sensie liczby krawędzi wśród najkrótszych ścieżek w sensie wagowym). Podaj algorytm, który dla zadanego wierzchołka startowego s, znajdzie super fajne ścieżki do pozostałych wierzchołków.
- 6. Treść jak w zadaniu 5, tylko chcemy algorytm, który dla zadanego wierzchołka startowego s, stwierdzi, czy do każdego wierzchołka w G istnieje unikalna najkrótsza ścieżka w G.
- 7. Dany jest graf ważony z dodatnimi wagami. Należy podać algorytm, który zwróci długość najkrótszego cyklu w grafie. Należy podać rozwiązania dla grafów rzadkich i gęstych. Algorytm powinien stwierdzić, jeśli graf nie ma cyklu. Hint: w ani jedynm, ani drugim przypadku nie uda się uzyskać algorytmu liniowego.
- 8. Dany jest graf ważony z dodatnimi wagami G. Dana jest też lista E' krawędzi, które nie należą do grafu, ale są krawędziami między wierzchołkami z G. Dane są również dwa wierzchołki s i t. Podaj algorytm, który stwierdzi, którą jedną krawędź z E' należy wszczepić do G, aby jak najbardziej zmniejszyć dystans między s i t. Jeżeli żadna krawędź nie poprawi dystansu między s i t, to algorytm powinien to stwierdzić.