

POLITECHNIKA WARSZAWSKA
WYDZIAŁ MATEMATYKI I NAUK
INFORMACYJNYCH

ALGORYTMY ZAAWANSOWANE

Wyznaczanie spójności krawędziowej grafu przez przepływ

Dokumentacja wstępna projektu

Autorzy:

Anna ZAWADZKA
Piotr WASZKIEWICZ

12 marca 2016

1 Opis problemu

Celem projektu jest zaprojektowanie i zaimplementowanie algorytmu znajdującego spójność krawędziową grafu przez przepływ.

Daną wejściową problemu jest nieskierowany graf bez wag $G = (V, E)$. Na jego podstawie utworzona będzie sieć przepływowa, czyli graf skierowany $G' = (V, E')$ z dodatnimi wagami określającymi przepustowość (pojemności) krawędzi i wyróżnionymi dwoma wierzchołkami: źródłem i ujściem. Następnie wyznaczony zostanie przepływ. Jest to funkcja f określona na zbiorze E' krawędzi grafu G' taka, że:

- dla każdego $e \in E'$ zachodzi $0 \leq f(e) \leq waga(e)$
- dla każdego wierzchołka wewnętrznego (tzn. każdego oprócz źródła i ujścia) sumaryczny przepływ dopływający do tego wierzchołka jest równy sumarycznemu przepływowi wypływającemu z niego

Na podstawie przepływu możliwe będzie wyznaczenie spójności krawędziowej grafu wejściowego.

2 Metoda realizacji zadania

Algorytm rozwiązania zadania jest następujący:

1. Na podstawie grafu wejściowego konstruujemy sieć przepływową, przy czym jednej krawędzi nieskierowanej grafu wejściowego odpowiadają dwie krawędzie skierowane w przeciwne strony w sieci przepływowej
2. Każdej krawędzi w sieci przepływowej nadajemy wagę o wartości 1
3. Dla każdej pary wierzchołków sieci przepływowej wyznaczamy maksymalny przepływ między nimi przy użyciu algorytmu Forda-Fulkersona
4. Ze wszystkich wyznaczonych maksymalnych przepływów wybieramy ten o minimalnej wartości
5. Określamy spójność krawędziową grafu wejściowego, która jest równa przepływowi wyznaczonemu w poprzednim kroku

3 Analiza poprawności i złożoności czasowej algorytmu

3.1 Analiza poprawności

Wyznaczenie spójności krawędziowej przy pomocy przepływu możliwe jest przy wykorzystaniu poniższego twierdzenia.

Twierdzenie o maksymalnym przepływie i minimalnym przekroju.

Maksymalna wartość przepływu w sieci równa jest minimalnej przepustowości przekroju tej sieci.

Definicja.

Przekrojem sieci przepływowej $G' = (V, E')$ nazywamy podział zbioru V na zbiory S i T takie, że:

- $S \cup T = V$ oraz $S \cap T = \emptyset$
- $s \in S$, gdzie s - źródło
- $t \in T$, gdzie t - ujście

Przepustowością przekroju nazywamy sumę wag wszystkich krawędzi o początku w S i końcu w T .

Ponieważ w skonstruowanej sieci przepływowej wszystkie krawędzie mają przepustowości o wartości 1, maksymalny przepływ jest równy minimalnej liczbie krawędzi, których usunięcie spowoduje rozspójnienie grafu.

3.2 Anaiza złożoności czasowej

Złożoności czasowe poszczególnych kroków algorytmu:

1. Konstrukcja sieci przepływowej: $O(NIEWIEM)$
2. Ustalenie wag krawędzi sieci przepływowej: $O(|E'|)$
3. Wyznaczenie maksymalnego przepływu między wszystkimi parami wierzchołków:
 - przejście po wszystkich parach: $O(\frac{|V|^2}{2})$
 - obliczenie maksymalnego przepływu: $O(|V| \cdot |E'| \cdot |M|)$, gdzie M - maksymalna pojemność krawędzi w grafie przepływowym

W tym rozwiązaniu wszystkie pojemności krawędzi grafu przepływowego mają wartość 1, zatem sumaryczna złożoność tego kroku to: $O(\frac{|V|^2}{2} \cdot |V| \cdot |E'|) \approx O(|V|^3 \cdot |E'|)$

4. Wybór minimalnego przepływu spośród wyznaczonych w poprzednim kroku: $O(\frac{|V|^2}{2})$

Zatem całkowita złożoność czasowa jest rzędu $O(|V|^3 \cdot |E'|)$, gdzie $|E'| = 2 \cdot |E|$.

4 Opis wejścia i wyjścia

Dane wejściowe: w postaci pliku oraz do wyklikania w programie. Format pliku: krawędzie w postaci pary $a\ b$, gdzie a i b to wierzchołki będące końcami krawędzi, oddzielone znakiem nowej linii blebleble

Wynikiem działania programu jest liczba określająca spójność krawędziową grafu wejściowego.