

## Lab 2: Maksymalne przepływy

---

W ramach laboratorium należy zaimplementować algorytm Forda-Fulkersona, a następnie użyć go jako składnika algorytmu wyznaczania spójności krawędziowej grafów.

### Zadanie 1

---

Dany jest graf skierowany  $G = (V, E)$ , funkcja  $c: E \rightarrow N$  dająca wagi krawędziom, oraz wyróżnione wierzchołki  $s$  i  $t$ . Należy znaleźć maksymalny *przepływ* w grafie  $G$  pomiędzy  $s$  i  $t$ , tzn. funkcję  $f: E \rightarrow N$  spełniającą warunki definicji przepływu, zapewniającą największą przepustowość.

Do rozwiązania zadania należy wykorzystać algorytm Forda-Fulkersona, porównując dwie strategie znajdowania ścieżek powiększających:

- przy użyciu przeszukiwania metodą DFS
- przy użyciu przeszukiwania metodą BFS (algorytm Edmondsa-Karpa)

### Zadanie 2 [dodatkowe – temu tematowi poświęcimy laboratorium 3]

---

Dany jest graf nieskierowany  $G = (V, E)$ . *Spójnością krawędziową* grafu  $G$  nazywamy minimalną liczbę krawędzi, po których usunięciu graf traci spójność. Przykładowo:

- spójność krawędziowa drzewa = 1
- spójność krawędziowa cyklu = 2
- spójność krawędziowa  $n$ -kliki =  $n-1$

Opracuj i zaimplementuj algorytm obliczający spójność krawędziową zadanego grafu  $G$ , wykorzystując algorytm Forda-Fulkersona oraz następujący fakt:

(Tw. Menger) Minimalna ilość krawędzi które należy usunąć by zadane wierzchołki  $s, t$  znalazły się w różnych komponentach spójnych jest równa ilości krawędziowo rozłącznych ścieżek pomiędzy  $s$  i  $t$

*Wskazówka:* jak można zinterpretować ilość krawędziowo rozłącznych ścieżek jako problem maksymalnego przepływu?

### Proponowana kolejność prac

- wczytaj graf korzystając z funkcji `loadDirectedWeightedGraph` z biblioteki `dimacs` (funkcja działa tak samo jak `loadWeightedGraph` z poprzedniego laboratorium, ale zwraca graf skierowany, czyli listę trójek  $(u, v, w)$  oznaczających krawędź z wierzchołka  $u$  do  $v$  o wadze  $w$ ).
- zaimplementuj konwersję grafu na strukturę, która pozwoli na wygodną implementację algorytmu Forda-Fulkersona - w szczególności potrzebny będzie wydajny dostęp do sąsiednich wierzchołków (listy/zbiory sąsiedztwa) oraz miejsce na informację o aktualnym przepływie przez każdą krawędź. Przydatna będzie możliwość znajdowania krawędzi "w przeciwną stronę".
- zaimplementuj przeszukiwanie DFS/BFS na sieci residualnej (pamiętaj, że sieć residualna może mieć krawędzie, których nie ma w oryginalnym grafie!)
- zaimplementuj algorytm uaktualniania przepływu przy użyciu zadanej ścieżki powiększającej
- zaimplementuj liczenie spójności krawędziowej

## Pomocne pliki

W ramach laboratorium należy wykorzystać:

- [dimacs.py](#) – wczytywanie grafów (teraz również funkcja do wczytywania grafów skierowanych)
- [graphs-lab2.zip](#) – grafy testowe
  - zadanie 1 - folder `flow`
  - zadanie 2 - folder `connectivity`

**W przykładowych grafach szukamy przepływów między pierwszym i ostatnim wierzchołkiem!**