

## Systemy równoległe i rozproszone

# Drzewa wszystkich najkrótszych ścieżek - algorytm Dijkstry Aplikacja PGAS

Arkadiusz Kasprzak Aleksandra Poręba

2 czerwca 2020

# Spis treści

1	Wstęp	;
	1.1 Algorytm Dijkstry	
	1.2 Zastosowane technologie	,
2	Struktura projektu	4
3	Działanie projektu	,
4	Obsługa programu	
	4.1 Obsługa projektu na pracowni WFiIS	
	4.2 Dane wejściowe	
	4.3 Format pliku wynikowego	

### 1 Wstęp

Niniejszy dokument stanowi dokumentację drugiego projektu wykonanego w ramach przedmiotu *Systemy równoległe i rozproszone*. Jego tematem było stworzenie, z wykorzystaniem technologii *Unified Parallel C*, aplikacji implementującej algorytm Dijkstry.

### 1.1 Algorytm Dijkstry

Zaimplementowany w ramach projektu algorytm Dijkstry jest algorytmem poszukiwania najkrótszych ścieżek z wybranego wierzchołka do wszystkich pozostałych w grafie (skierowanym lub nieskierowanym) o nieujemnych wagach krawędzi. Algorytm ten oparty jest na metodzie zachłannej: w każdym kroku wybierany jest wierzchołek, do którego dotarcie wiąże się z najmniejszym kosztem.

tutaj mozna jeszcze cos dopisac i ewentualnie pseudokod

#### 1.2 Zastosowane technologie

Przygotowana aplikacja napisana została w języku programowania C, z wykorzystaniem technologii UPC (*Unified Parallel C*).

tutaj jakies szczegoly dopisac

## 2 Struktura projektu

## 3 Działanie projektu

### 4 Obsługa programu

Niniejsza część dokumentacji przedstawia informacje związane z kompilacją i uruchomieniem projektu.

#### 4.1 Obsługa projektu na pracowni WFiIS

W celu ułatwienia kompilacji i uruchomienia projektu na pracowni Wydziału Fizyki i Informatyki Stosowanej przygotowane zostały dedykowane pliki Makefile oraz skrypty do obsługi programu. Znajdują się one w katalogu build\_uni. Aby dokonać koniecznej konfiguracji środowiska oraz, następnie, kompilacji programu należy wykonać następujące polecenia:

```
cd build_uni
source setup.sh
make
```

Plik setup.sh pozwala na skonfigurowanie zmiennych środowiskowych oraz produkuje plik nodes. Następnie, aby uruchomić program należy użyć polecenia:

```
make run VERTEX=V FILE=F PROC_COUNT=P HOSTS=H
```

gdzie V oznacza wierzchołek startowy (domyślnie: 0), F to ścieżka do pliku z danymi (domyślnie: ../data/graph.dat), P to liczba procesów, które zostaną użyte do wykonania algorytmu (domyślnie: 1) a H to ścieżka do pliku z węzłami (domyślnie: nodes). Inne opcje udostępnione przez plik Makefile to:

- make build wykonanie procesu kompilacji tożsame z poleceniem make bez argumentów
- make run uruchomienie programu z domyślnymi opcjami
- make clean przywraca projekt do stanu początkowego
- make docs tworzy dokumentację za pomocą narzędzia Doxygen
- make install kopiuje plik wykonywalny do aktualnego katalogu

Wynik działania programu zapisywany jest do pliku resultsUPC.txt.

#### 4.2 Dane wejściowe

Program jako jedną z danych wejściowych przyjmuje ścieżkę do pliku z grafem zapisanym w postaci macierzy sąsiedztwa. W pierwszej linii pliku powinna znajdować się liczba wierzchołków kodowanego grafu. Kolejne linie powinny odpowiadać wierszom macierzy sąsiedztwa. Wagi powinny być zapisane w formie dodatnich liczb rzeczywistych.

Listing 1: Przykładowy plik wejściowy.

#### 4.3 Format pliku wynikowego

Wyniki wygenerowane przez program zapisywane są do pliku tekstowego o nazwie resultsUPC.txt. Wyprodukowany plik ma następujący format:

Listing 2: Przykładowy plik z wynikami

```
Distance from vertex 0 to 0:0.00
Distance from vertex 0 to 1:5.00
Distance from vertex 0 to 2: 12.00
Distance from vertex 0 to 3:13.00
Distance from vertex 0 to 4: inf
Distance from vertex 0 to 5: inf
Distance from vertex 0 to 6: inf
0,
0, 1,
0, 1, 2,
0, 1, 2, 3,
Vertex 4 unreachable from source vertex.
Vertex 5 unreachable from source vertex.
Vertex 6 unreachable from source vertex.
```

W pierwszej części pliku znajdują się wyliczone koszty dotarcia z wierzchołka źródłowego do pozostałych wierzchołków w grafie. Jeśli dotarcie nie było możliwe, zapisywana jest wartość inf. W drugiej części pliku znajdują się wyliczone ścieżki - ponownie, jeśli wierzchołek był nieosiągalny, jest to odnotowywane.

### Literatura

- [1] dr inż. Piotr Gronek wykład z przedmiotu Systemy równoległe i rozproszone prowadzony na Wydziale Fizyki i Informatyki Stosowanej AGH
- [2] Ananth Grama, Anshul Gupta, George Karypis, Vipin Kumar *Introduction to Parallel Computing, Second Edition*. Addison-Wesley, 2003.
- [3] Tarek El-Ghazawi, William Carlson, Thomas Sterling, Katherine Yelick UPC: Distributed Shared Memory Programming
- [4] Dokumentacja projektu Berkeley UPC https://upc.lbl.gov/docs/ (dostęp: 01.06.2020)
- [5] UPC Consortium UPC Required Library Specifications Version 1.3