JIMP2 Projekt 2025

Dokumentacja implementacyjna - C

Michał Ludwiczak GR3

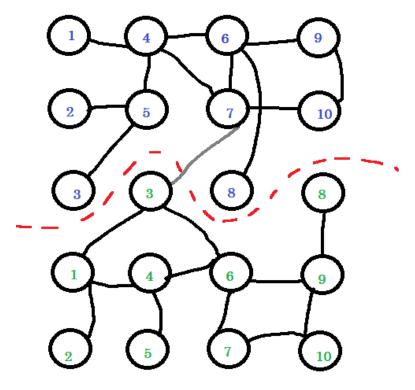
8 kwietnia 2025

Spis treści

Cel	projektu	1
2.1 2.2 2.3	Macierz Laplace'a	2 3 3 3 3
		4
Szc : 4.1	zegóły implementacyjne Struktura plików	4
4.2	Moduły	5
4.3	Struktury	6
$4.4 \\ 4.5$	Najważniejsze funkcje	7 11
	Alg 2.1 2.2 2.3 2.4 Flag Szcz 4.1 4.2 4.3 4.4	2.2 Wektory własne 2.3 Klasteryzacja 2.4 Wynik Flagi i argumenty Szczegóły implementacyjne 4.1 Struktura plików 4.2 Moduły 4.3 Struktury

1 Cel projektu

Celem projektu jest stworzenie aplikacji w języku C, dokonującej podziału grafu na określoną przez użytkownika lub domyślną liczbę 2 równych części z zachowaniem wybranego lub, ponownie, domyślnego 10-procentowego marginesu różnicy. Liczba wierzchołków w powstałych częściach grafu nie powinna się różnić o więcej niż zadany margines procentowy, a liczba przeciętych krawędzi pomiędzy wynikowymi częściami grafu powinna być jak najmniejsza. Wyjściem programu ma być plik tekstowy lub binarny. Użytkownik ma mieć możliwość wskazać wyjście programu, a więc plik tekstowy lub binarny, zawierający wynik działania programu, oraz dane wejściowe, które mogą być wykorzystane ponownie w kolejnym działaniu programu.



Rysunek 1: Przykładowy graf podzielony na 2 równe części

2 Algorytm

Niestety znalezienie optymalnego podziału grafu należy do klasy problemów NP-trudnych. Dla grafu o n wierzchołkach istnieje aż $2^{n-1}-1$ możliwych sposobów na bisekcję (wyraźnego podziału na 2 grafy). [1] Przy tego typu problemie nie możemy po prostu sprawdzić wszystkich możliwości i wybrać najlepszej z nich - jest to problem optymalizacji kombinatorycznej. W związku z tym opracowano wiele algorytmów zachłannych, metod przybliżonych i heurystyk, które pozwalają na uzyskanie satysfakcjonujących rozwiązań w praktyce. W naszym programie zdecydowaliśmy się użyć algorytmu spektralnego, który wykorzystuje własności spektralne macierzy Laplace'a grafu. Na podstawie spektrum grafu, które opisuje strukturę jego strukturę, graf możemy podzielić w efektywny i satysfakcjonujący sposób, minimalizując liczbę przeciętych krawędzi.

2.1 Macierz Laplace'a

W podejściu spektralnym do podziału grafu kluczową rolę odgrywa macierz Laplace'a [2]. Wzór na Laplacian klasyczny definiuje się jako:

$$L = D - A$$

gdzie:

- L to macierz Laplace'a grafu,
- D to **macierz stopni** to macierz diagonalna, w której elementy na diagonali d_{ii} odpowiadają stopniowi wierzchołka i, czyli liczbie krawędzi, które są z nim bezpośrednio połączone (w przypadku pętli krawędź liczy się podwójnie)
- A to macierz sąsiedztwa grafu, gdzie elementy a_{ij} są równe 1, jeśli istnieje krawędź między wierzchołkami i i j, oraz 0 w przeciwnym przypadku.

2.2 Wektory własne

Następnym krokiem jest obliczenie k=p-1 (gdzie p to liczba części, na które graf ma być podzielony) najmniejszych wektorów własnych, nie wliczając pierwszego zerowego. Dla bisekcji będzie to tylko jeden wektor, drugi najmniejszy - wektor Fiedlera. Wektory własne macierzy Laplace'a grafu przechowują informacje o połączeniach pomiędzy wierzchołkami. Istnieje metoda Lanczosa [3], którą można zastosować na macierzy Laplace'a, gdyż jest to macierz symetryczna, a więc również i hermitowska. Generuje ona ortonormalną bazę przestrzeni Kryłowa oraz przekształca macierz Laplace'a do macierzy trójdiagonalnej T. Z wartości i wektorów własnych tej uproszczonej macierzy i bazy Kryłowa można obliczyć przybliżenia wartości i wektorów własnych oryginalnej macierzy.

2.3 Klasteryzacja

Po otrzymaniu macierzy zawierającej wartości k wektorów własnych należy podzielić graf na p części. Te wartości są traktowane jako punkty w przestrzeni k-wymiarowej odpowiadające poszczególnym wierzchołkom. Stosuje się algorytm klasteryzacji, aby podzielić te wierzchołki na grupy, a tym samym podzielić graf na części. W naszym programie algorytmem klasteryzacji jest centroidów / k-średnich (k-means) [4]. Wierzchołki w tych samych cześciach są ze sobą bardziej powiązane niż te, które są w innych częściach, co gwarantuje satysfakcjonujący podział.

2.4 Wynik

Po otrzymaniu poszczególnych części z wierzchołkami modyfikuje się macierz sąsiedztwa A wstawiając 0 w pola oznaczające krawędzie pomiędzy wierzchołkami przynależącymi do różnych grup. W ten sposób otrzymuje się nową macierz sąsiedztwa, która zawiera już podzielony graf. Macierz sąsiedztwa jest już gotowa do przetworzenia i wypisania na plik wyjściowy.

3 Flagi i argumenty

Program jest uruchamiany z linii poleceń i obsługuje następujące flagi:

```
<plik_wejściowy>
    input
    Ścieżka do pliku wejściowego zawierającego opis grafu.
    Wymagane jako pierwszy argument
-p <liczba_części>
    parts
    Określa liczbę części, na które ma zostać podzielony graf.
    Domyślnie: 2
```

$-\mathbf{m}$ <margines>

margin

Określa dopuszczalny margines procentowy różnicy w liczbie wierzchołków między częściami.

 $Domy\'slnie \colon 10\%$

-o <plik_wyjściowy>

output

Określa ścieżkę do pliku wyjściowego, w którym zostaną zapisane wyniki.

Domyślnie: output.txt lub output.bin (w zależności od formatu)

-f <format_pliku_wyjściowego>

format

Określa format pliku wyjściowego: txt dla pliku tekstowego lub bin dla pliku binarnego.

Domyślnie: txt

4 Szczegóły implementacyjne

4.1 Struktura plików

W projekcie obowiązuje poniższa struktura plików:

JIMP2-Projekt-2025-C/
src/
include/
input/
output/
docs/
obj/
Makefile
gitignore
• src/
Przechowywanie plików źródłowych (.c).

• include/

Przechowywanie plików nagłówkowych (.h).

• input/

Przechowywanie plików wejściowych (.csrrg).

• output/

Przechowywanie plików wyjściowych (.txt, .bin).

• docs/

Przechowywanie dokumentacji.

• obj/

Przechowywanie plików wynikowych kompilacji typu object (.o). Folder ten jest tworzony i kasowany przez Makefile.

• Makefile

Organizacja kompilacji programu.

• .gitignore

Przechowywanie listy wyjątków - plików/folderów, które git powinien zignorować.

4.2 Moduly

• main.c - plik główny

Wywołanie modułów w odpowiedniej kolejności.

Parsowanie argumentów, wczytanie grafu z pliku wejściowego, utworzenie macierzy sąsiedzywa i macierzy Laplace'a, obliczenie wektorów własnych, klasteryzacja i podział grafu, wypisanie wyniku do pliku wyjściowego. Parsowanie argumentów, Wczytanie grafu, Przeprowadzenie podziału, Zapis wyniku.

• config.h / config.c

Obsługa argumentów.

• input.h / input.c

Wczytywanie grafu z pliku, reprezentacja grafu - macierz sąsiedztwa.

• mat_vec.h / mat_vec.c

Odpowiedzialny za wektory, macierze oraz operacje na nich, w tym za utworzenie macierzy Laplace'a.

• eigenvalues.h / eigenvalues.c

Implementacja algorytmu Lanczosa i obliczanie wartości wektorów własnych macierzy Laplace'a.

• clusterization.h / clusterization.c

Implementacja algorytmu k-means do podziału grafu. Podział grafu.

• output.h / output.c

Zapisanie wyniku w pliku wyjściowym w odpowiednim formacie.

4.3 Struktury

• Config

Przechowywanie informacji podanych przez użytkownika wsadowo.

```
4  // Struktura do przechowywania ustawień
5  typedef struct
6  {
7     int parts;
8     int margin;
9     char *input_file;
10     char *output_file;
11     char *format;
12  } Config;
```

• Input

Przechowywanie informacji pobranych z pliku wejściowego. Informacje te są później wykorzystywane m.in. do utworzenia macierzy sąsiedztwa.

```
6  // Struktura do przechowywania danych z pliku wejściowego
7  typedef struct
8  {
9    FILE *in;
10    int max_vertices;
11    int *vertices_groups;
12    size_t g_count;
13    int *vertices_ptrs;
14    size_t p_count;
15    int v_count;
16    size_t len;
17  } Input;
```

• LanczosEigenV

Przechowywanie zmiennych do metody Lanczosa oraz do obliczania wartości własnych i przybliżonych wektorów własnych macierzy Laplace'a grafu.

4.4 Najważniejsze funkcje

parse_args
 Obsługa argumentów. Zapisanie konfiguracji do obiektu struktury Config.

```
Config parse_args(int argc, char **argv) {
   Config c;
   c.parts = 2;
   c.margin = 10;
   c.input_file = NULL;
   c.output_file = "output.txt";
   c.format = "txt";
   int opt;
   while ((opt = getopt(argc, argv, "p:m:o:f:")) != -1) {
       switch (opt) {
              c.parts = atoi(optarg);
               break;
           // Margin
               c.margin = atoi(optarg);
              c.output_file = optarg;
               c.format = optarg;
               break;
               fprintf(stderr, "Nieznana flaga: -%c\n", optopt);
               exit(EXIT_FAILURE);
```

• read_input

Wczytanie danych z pliku wejściowego do obiektu struktury Input.

```
// Czytanie pliku linia po linii

void read_input(Input *i)

{
    ssize_t read;
    char *line = NULL;
    int line_number = 0;

while((read = getline(&line, &i->len, i->in)) != -1)

{
    line_number++;

    // Odczytanie maksymalnej liczby wierzchołków w wierszu
    if(line_number == 1)
    {
        i ->max_vertices = atoi(line);
    }

// Pominiecie linii dla interfejsu graficznego
    else if(line_number == 2 || line_number == 3)

{
        continue;
    }

// Odczytanie grafu (krawędzi pomiędzy wierzchołkami i ich numerów)
    else if(line_number == 4 || line_number == 5)...

// Zwolnienie pamięci dla odczytu linii
free(line);

// Zamknięcie pliku wejściowego
fclose(i->in);

// Zamknięcie pliku wejściowego
fclose(i->in);

// Zamknięcie pliku wejściowego
fclose(i->in);
```

• get_adjacency_matrix Zapisanie grafu w formie macierzy sąsiedzywa.

• calc_laplacian Obliczenie macierzy Laplace'a grafu.

• lanczos

Algorytm Lanczosa - obliczenie k wektorów własnych i zapisanie ich do macierzy.

```
// Metoda Lanczosa

void lanczos(LanczosEigenV *1);

50
```

• clusterization

Algorytm klasteryzacji k-means (k-średnich) - podział wierzchołków na grupy.

```
// Metoda klasteryzacji k-means
void clusterization(double* V);
```

• write_output

Wypisanie pliku wyjściowego z wynikiem i grafem.

```
// Zapisanie danych do pliku wyjściowego
void write_output(Input i, int* A);
```

4.5 Pliki wejściowe i wyjściowe

• Format plików wejściowych

Program akceptuje pliki wejściowe z rozszerzeniem .csrrg. Format danych wejściowych jest zdefiniowany za pomocą 5 linijek, z których każda odpowiada za zapis informacji.

- 1. Maksymalna możliwa liczba węzłów w wierszu (w grafie mogą być wiersze o ich mniejszej liczbie, ale nie o większej).
- 2. Indeksy węzłów w poszczególnych wierszach liczba wszystkich indeksów odpowiada liczbie węzłów grafu.
- 3. Wskaźniki na pierwsze indeksy węzłów w liście wierszy z poprzedniego punktu.
- 4. Grupy węzłów połączone przy pomocy krawędzi.
- 5. Wskaźniki na pierwsze węzły w poszczególnych grupach z poprzedniego punktu. Ta sekcja może występować w pliku wielokrotnie, co oznacza, że plik zawiera więcej niż jeden graf.

Przykład:

• Format plików wyjściowych

Pierwsza linijka pliku wyjściowego zawiera wynik działania programu w postaci:

```
<wynik (S - pomyślnie, F - nieudanie)> <liczba_części> <zachowany_margines> Przykład: S 2 0.045
```

Kolejne linijki są w takim samym formacie jak plik wejściowy i zawierają podział grafu.

Wersja binarna zawiera te same informacje co tekstowa, ale w formie binarnej (struktury danych zapisane za pomocą fwrite).

Literatura

- [1] Leonid Zhukov, Lecture 7. Graph partitioning algorithms., YouTube, 24 luty 2021, Dostępny na 1 kwietnia 2025 w: https://youtu.be/zZae_C2BU_4
- [2] Laplacian matrix, Wikipedia, Dostępne na 1 kwietnia 2025 w: https://en.wikipedia.org/wiki/Laplacian_matrix
- [3] Lanczos algorithm, Wikipedia, Dostępne na 1 kwietnia 2025 w: https://en.wikipedia.org/wiki/Lanczos_algorithm
- [4] Algorytm centroidów, Wikipedia, Dostępne na 1 kwietnia 2025 w: https://pl.wikipedia.org/wiki/Algorytm_centroid%C3%B3w