# Projektowanie efektywnych algorytmów - Projekt 1

Problem komiwojażera - metoda programowania dynamicznego.

Termin zajęć: Czwartek 09:15-11:00 Prowadzący: dr inż. Dariusz Banasiak

Adam Filipowicz 221713

# 1 Wstęp

W projecie implementowałem metodę programowania dynamicznego dla problemu komiwojażera. Metoda ma złożoność czasową  $O(n^2 \cdot 2^n)$ , gdzie n to ilość miast (wierzchołków). Grafu używałem do reprezentacji odległości między miastami. Do reprezentacji grafu użyłem macierzy, w której przechowywane są wartości poszczególnych krawędzi, np. wartość M[i][j] to wartość krawędzi między wierzchołkami (i j). W przykładach które znalazłem na stronie 'comopt.ifi.uni-heidelberg.de/software/TSPLIB95/ ' wartości M[i][j] i M[j][i] to te same krawędzie (problem symetryczny). Napisany program testowałem na danych z podanej strony dla 17, 21 oraz 24 miast. Zużycie pamięci dla grafu to  $O(V^2)$ , gdzie V to ilość wierzchołków. Dodanie, sprawdzenie istnienia i usunięcie krawędzi mają złożoność O(1). Sprawdzenie stopnia wierzchołka ma złożoność O(V).

Wynik działania algorytmu przechowuję w tablicy o długości V w postaci znalezionej permutacji.

## 1.1 Problem komiwojażera

Problem komiwojażera polega na znalezieniu najkrótszego cyklu w grafie pełnym, gdzie każdy wierzchołek odwiedzamy dokładnie raz.

### Algorytm Helda-Karpa

Zaimplementowany algorytm to algorytm Helda-Karpa (Bellmana-Helda-Karpa) rekurencyjnie. Jako element początkowy wybieram zawsze wierzchołek 0. Do przechowania wszystkich danych uzywam mapy. Jako klucz podaję wektor intów, czyli podzbiór wszystkich wierzchołków oprócz początkowego i na jego końcu wierzchołek w którym kończy się ruch. Jako wartość przechowuję strukturę dwóch intów: wartość minimalna ścieżki dla tego podzbioru oraz wierzchołek z którego przybyto. Obie liczby są potrzebne przy wyświetleniu wierzchołków. Wartość minimalna jest oczywiście potrzebna gdy podzbiór 'wyszukuje' elementu w mapie.

Przypadek prosty rekurencji jest gdy podzbiór ma 2 elementy (jeden wierzchołek oraz wierzchołek z tego podzbioru na którym kończy się ruch, czyli ten sam). W tym przypadku jako wartość minimalną przypisujemy ścieżkę z wierzchołka startowego do wierzchołka w podzbiorze.

Przypadek złożony, gdy podzbiór ma s elementów. Wtedy wartość minimalna

dla tego podzbioru to minimum z sumy wartości podzbiorów n-1 elementowych bez aktualnego końcowego wierzchołka dla różnych wierzchołków końcowych oraz odległości z tych końcowych wierzchołków do wierzchołka końcowego podzbioru n elementowego.

Opis ten lepiej zilustrują poniższe wzory:

Jeśli 
$$s=1$$
, to  $D(S,p)=d_{1,p},$  Jeśli  $s>1$ , to  $D(S,p)=min_{x\in (S-p)}(D(S-p,x)+d_{x,p}),$  gdzie:

- S podzbiór s-elementowy
- p końcowy wierzchołek
- D optymalna (minimalna) długość ścieżki
- d odległość między wierzchołkami
- x pewien wierzchołek (we wzorze należy do zbioru S be

#### Przykład algorytmu dla 4 wierzchołków

Załóżmy że problem jest symetryczny opisany poniższą macierzą:

Miasta	1	2	3	4
1	0	41	13	64
2	42	0	55	40
3	13	55	0	14
4	64	40	14	0

Na początku wyznaczamy wartości  $\mathrm{D}(\mathrm{S},\,\mathrm{p})$ dla jednoelementowych zbiorów  $\mathrm{S}:$ 

- $D(2,2) = d_{1,2} = 41[1]$
- $D(3,3) = d_{1,3} = 13[1]$
- $D(4,4) = d_{1,4} = 64[1]$

Następnie wyznaczamy wartości D(S, p) dla dwuelementowych zbiorów:

• 
$$D({2,3},2) = D(3,3) + d_{3,2} = 13 + 55 = 68[3]$$

• 
$$D({2,3},3) = D(2,2) + d_{2,3} = 41 + 55 = 96[2]$$

• 
$$D(\{2,4\},2) = D(4,4) + d_{4,2} = 64 + 40 = 104[4]$$

• 
$$D({2,4},4) = D(2,2) + d_{2,4} = 41 + 40 = 81[2]$$

• 
$$D({3,4},3) = D(4,4) + d_{4,3} = 64 + 14 = 78[4]$$

• 
$$D({3,4},4) = D(3,3) + d_{3,4} = 13 + 14 = 27[3]$$

W kwadratowych nawiasach jest poprzedni element czyli w mojej implementacji programowej wierzchołek z którego przybyto do podzbioru (część struktury w mapie).

Podobnie postępujemy w przypadku zbiorów trójelementowych:

• 
$$D(\{2,3,4\},2) = min(D(\{3,4\},3) + d_{3,2}, D(\{3,4\},4) + d_{4,2}) = min(78 + 55,27 + 40) = min(133,67) = 67[4]$$

• 
$$D(\{2,3,4\},3) = min(D(\{2,4\},2) + d_{2,3}, D(\{2,4\},4) + d_{4,3}) = min(104 + 55,81 + 14) = min(159,95) = 95[4]$$

• 
$$D(\{2,3,4\},4) = min(D(\{2,3\},2) + d_{2,4}, D(\{2,3\},3) + d_{3,4}) = min(68 + 40,96 + 14) = min(108,110) = 108[2]$$

W ostatnim kroku bierzemy minimum z sumy 3-elementowych podzbiorów i wartości ścieżki do wierzchołka początkowego, czyli:

$$D(\{1,2,3,4\},1) = min(D(\{2,3,4\},2) + d_{2,1}, D(\{2,3,4\},3) + d_{3,1}, D(\{2,3,4\},4) + d_{4,1}) = min(67 + 41,95 + 13,108 + 64) = min(108,108,172) = 108[2].$$

Teraz, wracając po liczbach w kwadratowych nawiasach możemy odczytać minimalną ścieżkę: 1-2-4-3-1.

Podobnie dzieje się w mojej, rekurencyjnej implementacji. Wywołuję funkcję z pełnych zbiorów, oprócz wierzchołka początkowego (n wierzchołków). Dla każdego szukam wszystkich podzbiorów n-1 elementowych. Jeśli podzbiór istnieje już w mapie, odczytuję jedynie wartość. Jeśli nie istnieje, wywołuję rekurencyjną funkcję dla tego podzbioru. Do mapy dodaję zbiory tuż przed return w funkcji rekurencyjnej zarówno dla zbiorów 2-elementowych (osobny przypadek), jak i innych.

Ostateczny wygląd wszystkich optymalnych dlugości ścieżek D:

- D(2,2) = 41[1]
- D(3,3) = 13[1]
- D(4,4) = 64[1]
- $D(\{2,3\},2) = 68[3]$
- $D(\{2,3\},3) = 96[2]$
- $D(\{2,4\},2) = 104[4]$
- $D(\{2,4\},4) = 81[2]$
- $D(\{3,4\},3) = 78[4]$
- $D({3,4},4) = 27[3]$
- $D(\{2,3,4\},2) = 67[4]$
- $D({2,3,4},3) = 95[4]$
- $D({2,3,4},4) = 108[2]$
- $D(\{1,2,3,4\},1) = 108[2]$

# 2 Plan eksperymentu

- Struktury danych są alokowane dynamicznie.
- Program testowany był dla znanych wyników dla ilości miast równej 17, 21 oraz 24 dla grafu symetrycznego oraz dla ilości miast równej 17 dla grafu niesymetrycznego.
- Każdy pomiar losowy powtórzony jest 10 razy za każdym razem dla nowej populacji, a następnie liczona jest średnia. Ilości wierzchołków wynoszą: 4, 6, 8, 10, 12, 14, 16, 18, 20.
- Do pomiarów czasu używałem funkcji QueryPerformanceCounter. W pętli zapisywałem czasy dla kolejnych populacji i liczyłem średnią.

- Program napisany został w języku C++ w środowisku Microsoft Visual Studio 2017.
- Waga krawędzi, jest liczbą z przedziału (0,RAND\_MAX) wylosowaną za pomocą funkcji rand().
- Graf jest pełny zatem generuje wszystkie możliwe krawędzie (oprócz tych łączących wierzchołek z samym sobą). Graf może być symetryczny lub asymetryczny.

# 3 Zestawienie wyników

## 3.1 Testy dla znanych wyników

• gr17: 2085

• gr21:2707

• gr24: 1272

Wyniki ze strony dla podanej w nazwach plików ilości wierzchołków dla grafu symetrycznego.

br17: 39

Wynik ze strony dla 17 wierzchołków grafu asymetrycznego.

## Grafy symetryczne

#### 17 miast

```
Podaj nazwe pliku:C:\Adam\t17.txt
Krawedzie grafu:
0 633 257 91 412 150 80 134 259 505 353 324 70 211 268 246 121
633 0 390 661 227 488 572 530 555 289 282 638 567 466 420 745 518
257 390 0 228 169 112 196 154 372 262 110 437 191 74 53 472 142
91 661 228 0 383 120 77 105 175 476 324 240 27 182 239 237 84
412 227 169 383 0 267 351 309 338 196 61 421 346 243 199 528 297
150 488 112 120 267 0 63 34 264 360 208 329 83 105 123 364 35
80 572 196 77 351 63 0 29 232 444 292 297 47 150 207 332 29
134 530 154 105 309 34 29 0 249 402 250 314 68 108 165 349 36
259 555 372 175 338 264 232 249 0 495 352 95 189 326 383 202 236
505 289 262 476 196 360 444 402 495 0 154 578 439 336 240 685 390
353 282 110 324 61 208 292 250 352 154 0 435 287 184 140 542 238
324 638 437 240 421 329 297 314 95 578 435 0 254 <u>391 448 157 301</u>
70 567 191 27 346 83 47 68 189 439 287 254 0 145 202 289 55
211 466 74 182 243 105 150 108 326 336 184 391 145 0 57 426 96
268 420 53 239 199 123 207 165 383 240 140 448 202 57 0 483 153
246 745 472 237 528 364 332 349 202 685 542 157 289 426 483 0 336
121 518 142 84 297 35 29 36 236 390 238 301 55 96 153 336 0
```

Krawędzie grafu odczytanego z pliku.

```
Minimum: 2085
Sciezka: 0 ( 246 ) 15 ( 157 ) 11 ( 95 ) 8 ( 338 ) 4 ( 227 ) 1 ( 289 ) 9 ( 154 ) 10 ( 110 ) 2 ( 53 ) 14 ( 57 ) 13 ( 96 ) 16 ( 35 ) 5 ( 34 ) 7 ( 29 ) 6 ( 47 ) 12 ( 27 )
3 ( 91 ) 0.
```

Znaleziona najmniejsza trasa oraz ścieżka razem z pojedynczymi drogami w nawiasach.

#### 21 miast

```
Podaj nazwe pliku:C:\Adam\t21.txt
Krawedzie grafu:
0 510 635 91 385 155 110 130 490 370 155 68 610 655 480 265 255 450 170 240 380 510 635 91 385 155 110 130 490 370 155 68 610 635 81 480 440 270 445 290 140 635 355 0 605 390 495 570 540 295 700 640 575 705 585 435 420 755 625 750 590 495 91 415 605 0 350 120 78 97 460 280 63 27 520 555 380 235 235 345 160 140 280 385 585 390 350 0 240 320 285 120 590 430 320 835 750 575 125 650 660 495 480 480 155 475 495 120 240 0 96 36 350 365 200 91 605 615 440 125 370 430 265 255 340 110 480 570 78 320 96 0 29 425 350 160 48 590 625 455 200 320 420 220 205 350 130 500 540 97 285 36 29 0 390 370 175 67 610 645 465 165 350 440 240 220 370 490 605 295 460 120 350 425 390 0 625 535 430 865 775 600 230 680 690 605 15 505 370 320 700 280 590 365 350 370 625 0 240 300 250 285 245 475 150 77 235 150 185 155 380 640 63 430 200 160 175 535 240 90 480 515 345 310 175 310 125 100 240 68 440 575 27 320 91 48 67 430 300 90 0 545 585 415 205 265 380 170 170 310 610 360 705 520 835 605 590 610 865 250 480 545 205 205 380 170 170 310 610 360 705 520 835 605 590 610 865 250 480 545 205 205 380 170 170 310 610 360 705 520 835 605 590 610 865 250 480 545 50 190 295 715 400 180 485 390 345 655 235 585 555 750 615 625 645 775 285 515 585 170 0 475 385 190 485 255 105 265 480 420 235 125 125 200 165 230 475 310 205 715 650 475 0 485 545 375 395 380 450 270 625 345 660 430 420 440 690 77 310 380 180 215 190 545 225 0 315 225 165 170 445 750 160 495 265 220 240 60 235 125 170 485 525 425 585 240 290 590 140 480 255 205 220 515 150 100 170 390 425 555 395 205 220 155 0 150 80 80 140 495 280 480 340 340 350 370 505 185 240 310 345 280 105 380 280 165 305 150 0
```

Krawędzie grafu odczytanego z pliku.

```
Minimum: 2707
Sciezka: 0 (68) 11 (27) 3 (63) 10 (100) 19 (155) 18 (87) 16 (150) 9 (77) 17 (180) 12 (190) 13 (170) 14 (105) 20 (140) 1 (355) 2 (295) 8
(120) 4 (125) 15 (125) 5 (36) 7 (29) 6 (110) 0.
```

Znaleziona najmniejsza trasa oraz ścieżka razem z pojedynczymi drogami w nawiasach.

#### 24 miast

```
Podaj nazwe pliku:C:\Adam\t24.txt
Krawedzie grafu:
0 257 187 91 150 80 130 134 243 185 214 70 272 219 293 54 211 290 268 261 175 250 192 121
257 0 196 228 112 196 167 154 209 86 223 191 180 83 50 219 74 139 53 43 128 99 228 142
187 196 0 158 96 88 59 63 286 124 49 121 315 172 232 92 81 98 138 200 76 89 235 99
91 228 158 0 120 77 101 105 159 156 185 27 188 149 264 82 182 261 239 232 146 221 108 84
150 112 96 120 0 63 56 34 190 40 123 83 193 79 148 119 105 144 123 98 32 105 119 35
80 196 88 77 63 0 25 29 216 124 115 47 245 139 232 31 150 176 207 200 76 189 165 29
130 167 59 101 56 25 0 22 229 95 86 64 258 134 203 43 121 164 178 171 47 166 178 42
134 154 63 105 34 29 22 0 225 82 90 68 228 112 190 58 108 136 165 131 30 147 154 36
243 209 286 159 190 216 229 225 0 207 313 173 29 126 248 238 310 389 367 166 222 349 71 226
185 86 124 156 40 124 95 82 207 0 151 119 159 62 122 147 37 116 86 90 56 76 136 70
214 223 49 185 123 115 86 90 313 151 0 148 342 199 259 84 160 147 187 227 103 138 262 126
70 191 121 27 83 47 64 68 173 119 148 0 209 153 227 53 145 224 202 195 109 184 110 55
272 180 315 188 193 245 258 228 29 159 342 209 0 97 219 267 196 275 227 137 225 235 74 249
219 83 172 149 79 139 134 112 126 62 199 153 97 0 134 170 99 178 130 69 104 138 96 104
295 50 232 264 148 232 203 190 248 122 259 227 219 134 0 255 125 154 68 82 164 114 264 178
54 219 92 82 119 31 43 58 238 147 84 53 267 170 255 0 173 190 230 223 99 212 187 60
211 74 81 182 105 150 121 108 310 37 160 145 196 99 125 173 0 79 57 90 57 39 182 96
290 139 98 261 144 176 164 136 389 116 147 224 275 178 154 190 79 57 90 75 73 182 96
290 139 98 261 144 176 164 136 389 116 147 222 227 130 68 230 57 86 0 90 114 46 239 153
261 43 200 232 98 200 171 131 166 90 227 195 137 69 82 223 90 176 90 0 134 136 165 146
175 128 76 146 32 76 47 30 222 56 103 109 225 104 164 99 57 112 114 134 0 96 151 47
250 99 89 221 105 189 160 147 349 76 138 184 235 138 114 212 39 40 46 136 96 021 135
122 182 55 108 119 165 178 154 71 136 262 210 74 96 264 187 182 212 39 165 151 121 10 169
121
```

Krawędzie grafu odczytanego z pliku.

```
Minimum: 1272
Sciezka: 0 (54) 15 (84) 10 (49) 2 (59) 6 (25) 5 (29) 23 (36) 7 (30) 20 (32) 4 (40) 9 (37) 16 (39) 21 (40) 17 (86) 18 (68) 14 (50) 1 (43)
19 (69) 13 (97) 12 (29) 8 (71) 22 (108) 3 (27) 11 (70) 0.
```

Znaleziona najmniejsza trasa oraz ścieżka razem z pojedynczymi drogami w nawiasach.

## Graf asymetryczny

#### 17 miast

```
Podaj czy graf jest asymetryczny (a) czy symetryczny (s):a
Podaj nazwe pliku:C:\Adam\ta17.txt
(rawedzie grafu:
0 3 5 48 48 8 8 5 5 3 3 0 3 5 8 8 5
3 0 3 48 48 8 8 5 5 0 0 3 0 3 8 8 5
 3 0 72 72 48 48 24 24 3 3 5 3 0 48 48 24
8 48 74 0 0 6 6 12 12 48 48 48 48 74 6 6 12
48 48 74 0 0 6 6 12 12 48 48 48 48 74 6 6 12
8 8 50 6 6 0 0 8 8 8 8 8 8 50 0 0 8
 8 50 6 6 0 0 8 8 8 8 8 8 50 0 0 8
 5 26 12 12 8 8 0 0 5 5 5 5 26 8 8 0
 5 26 12 12 8 8 0 0 5 5 5 5 26 8 8 0
 0 3 48 48 8 8 5 5 0 0 3 0 3 8 8 5
 0 3 48 48 8 8 5 5 0 0 3 0 3 8 8 5
 3 5 48 48 8 8 5 5 3 3 0 3 5 8 8 5
 0 3 48 48 8 8 5 5 0 0 3 0 3 8 8 5
 3 0 72 72 48 48 24 24 3 3 5 3 0 48 48 24
 8 50 6 6 0 0 8 8 8 8 8 8 50 0 0 8
 8 50 6 6 0 0 8 8 8 8 8 8 50 0 0 8
   26 12 12 8 8 0 0 5 5 5 5 26 8 8 0
```

Krawędzie grafu odczytanego z pliku.

```
Minimum: 39
Sciezka: 0 (0)11 (5)16 (0)8 (0)7 (12)4 (0)3 (6)15 (0)14 (0)6 (0)5 (8)12 (0)10 (0)9 (0)1 (3)13 (0)2 (5)0.
```

## Średnie wyniki

```
Algorytm dynamiczny symetryczny dla 17miast: 2.8666
Algorytm dynamiczny asymetryczny dla 17miast: 2.83433
Algorytm dynamiczny symetryczny dla 21miast: 86.3032
Algorytm dynamiczny symetryczny dla 24miast: 1018.76
```

Wszystkie podane czasy są w [s]. Powyższych wyników jest zbyt mało i liczba miast jest zbyt odległa od siebie i nierównomierna (17, 21, 24) do stworzenia wykresu, jednak z wyników możemy odczytać, że symetryczność grafu nie ma znaczenia dla czasu działania algorytmu.

# 3.2 Testy losowe

Wyniki czasu w tabeli są w [s].

Ilość miast	Czas
4	0,0001
6	0,0003
8	0,0034
10	0,0079
12	0,0361
14	0,2063
16	1,2350
18	7,3571
20	37,9662



Wykres został wygenerowany z wynikow w programie Excel.

## 4 Wnioski

We wszystkich przypadkach złożoności uzyskane eksperymentalnie zgadzają się z teoretycznymi.

Wyniki wszystkich czterech zbadanych instancji (gr17, gr21, gr24 i br17) zgadzają się z podanymi na stronie internetowej. Zakładam że implementacja jest poprawna.

Z tabeli wyników widać że wyniki zgadzają się z teoretyczną złożonością (są mniej więcej 5-6 razy większe). Nieścisłości mogą wynikać z małej ilości próbki (10), losowości wyników lub niedokładności pomiaru czasu.

Z testów dla znanych wyników widać, że działanie dla grafu symetrycznego i asymetrycznego nie zmienia czasu działania algorytmu.

# 5 Bibliografia

- 1. Charles E. Leiserson. Ronald L. Rivest. Clifford Stein. Introduction to Algorithms. Third Edition. The MIT Press. Cambridge, Massachusetts London, England
- 2. A. Janiak, Wybrane problemy i algorytmy szeregowania zadań i rozdziału zasobów, PLJ 1999.