

Sztuczna Inteligencja i Inżynieria Wiedzy

Sprawozdanie z zadania 1

Wstęp teoretyczny i założenia

Celem algorytmów przeszukiwania Dijkstra i A* w tabelach i rozkładach komunikacji miejskiej jest znalezienie najkrótszej ścieżki lub najszybszego połączenia między dwoma punktami na sieci połączeń transportowych.

To co różni algorytm Dijkstry a algorytm A* to fakt, że A* wykorzystuje heurystykę, aby przyspieszyć proces przeszukiwania i znaleźć najkrótszą ścieżkę w bardziej złożonych grafach z różnymi kosztami przejścia. Wykorzystanie heurystyki, jest tylko możliwe przy posiadaniu dodatkowej wiedzy na temat wierzchołków.

W celu zastosowania tych algorytmów w tabelach i rozkładach komunikacji miejskiej, konieczne jest zbudowanie grafu, który będzie reprezentował sieć połączeń. Graf ten może być zbudowany z punktów przystanków jako wierzchołków, a krawędzie reprezentują połączenia między przystankami, przy czym koszt przejścia może być uzależniony od czasu przejazdu, odległości lub innych czynników

Budowanie grafu skierowanego i ważonego. Aby utrzymać realizm szukania najkrótszej ścieżki między przystankami utrzymujemy kierunkowość grafu. Wagą krawędzi jest czas przejazdu oraz ewentualnie czekanie na odjeżdżające połączenie.

Dla szybszego wykonywania i porównywania algorytmów postawiono na optymalizację budowanego grafu.

Łączymy przystanki o tej samej nazwie, mimo innych współrzędnych geograficznych, co daje nam małą ilość przystanków z ok 2000 na 935. Warto zwrócić uwagę, że końcowo po wczytaniu danych z pliku, współrzędne przystanku są pierwszymi współrzędnymi wczytanego przystanku z pliku co mogłoby mieć swoje konsekwencje. Ewentualnie można byłoby wyznaczyć współrzędne przystanku po środku wszystkich o tej samej nazwie.

Jeżeli łączymy przystanki to węzeł (przystanek) posiada wszystkie krawędzie wychodzące z niego w ciągu całego dnia, sprawia to, że mamy dostęp do większej liczby połączeń, aczkolwiek zwiększa to liczbę iteracji w przypadku przejścia po wszystkich krawędziach.

Dla typowego użytkownika, algorytmy będą zawsze oferować najkrótszy czas przejazdu, dlatego będąc na przystanku wchodzimy do pierwszego połączenia o najkrótszym czasie przejazdu do następnego przystanku, jeżeli jest to opłacalne czasowo.

Kolejną możliwością optymalizacyjną jest pobieranie połączeń wychodzących z przystanku w bramce czasowej wynoszącej określoną ilość minut. Jest to dość rozmyte założenie, ponieważ niektóre przystanki są częściej odwiedzane w ciągu dnia, niż inne, aczkolwiek bardzo przyśpiesza to szukanie. Oczywiście są przystanki, dla których w ciągu 30 minut nie przyjedzie nic, ale w naszym rozwiązaniu nie bierzemy tego pod uwagę, skoro skupiamy się na optymalizacji. Wtedy schodzimy z czasami przeszukiwań dla bardzo odległych przystanków do czasów < 100ms co już jest dość akceptowalnym czasem.



Technologia

Implementacja rozwiązana została napisana w C# 10.0 uruchamiana w .NET 6.

Implementacja

W ramach optymalizacji budujemy "Poprawnie" graf z tym, że upraszczamy przystanki o tej samej nazwie do jednego przystanku.

Naszym grafem nie jest wielka lista wszystkich możliwych krawędzi, tylko struktura węzłów (przystanków), gdzie każdy węzeł składa się z poniższych pól:

```
public string Name { get; set; }
public double Latitude { get; set; }
public double Longitude { get; set; }
public List<Edge> Edges { get; set; }
```

Każdy węzeł ma listę połączeń z niego wychodzących. O wiele bardziej to przyśpiesza liczenie kosztów użytych algorytmów, ponieważ nie musimy iterować po wszystkich krawędziach i liczyć na spełnienie warunków potencjalnego połączenia.

Krawędziami są połączenia, struktura jest zbliżona do pojedynczego wiersza z pliku connection_graph.csv, z tą różnicą, że mamy rzeczywistą referencje na węzły a nie tylko nazwę, co też wpływa na wydajność. (filtracja wszystkich krawędzi danego węzła)

```
public int Id { get; set; }
public string Company { get; set; }
public string Line { get; set; }
public TimeSpan ArrivalTime { get; set; }
public TimeSpan DepartureTime { get; set; }
public Node StartNode { get; set; }
public Node EndNode { get; set; }
```

Warto używać klasy TimeSpan, ponieważ pozwala ona na łatwe i precyzyjne wykonywanie operacji na czasie, a także oferuje wiele metod i właściwości do manipulacji czasem.

```
Dijkstra
```

```
var new_cost = cost_so_far[current] + graph.CalculateCost(current, next, currentTime);
if (!cost_so_far.ContainsKey(next.EndNode) || new_cost < cost_so_far[next.EndNode])
{
          cost_so_far[next.EndNode] = new_cost;
          var priority = new_cost;
          frontier.Enqueue(next.EndNode, priority);
          came_from[next.EndNode] = next;
}

A* time

var new_cost = cost_so_far[current] + graph.CalculateCost(current, next, currentTime);
if (!cost_so_far.ContainsKey(next.EndNode) || new_cost < cost_so_far[next.EndNode])
{
          cost_so_far[next.EndNode] = new_cost;
          var priority = new_cost + Graph.EuklidesHeuristic(endNode, next.EndNode);
          frontier.Enqueue(next.EndNode, priority);
          came_from[next.EndNode] = next;
}</pre>
```



```
A* changes
var new_cost = cost_so_far[current] + graph.CalculateCost(current, next, currentTime) +
Graph.LineChangeCost(came_from[current], next);
if (!cost_so_far.ContainsKey(next.EndNode) || new_cost < cost_so_far[next.EndNode])</pre>
         cost_so_far[next.EndNode] = new_cost;
         var priority = new_cost + Graph.EuklidesHeuristic(endNode, next.EndNode);
frontier.Enqueue(next.EndNode, priority);
         came_from[next.EndNode] = next;
}
A* changes + strike
var new_cost = cost_so_far[current] + graph.CalculateCost(current, next, currentTime) +
Graph.LineChangeCost(came_from[current], next);
if (!cost_so_far.ContainsKey(next.EndNode) || new_cost < cost_so_far[next.EndNode])</pre>
         cost_so_far[next.EndNode] = new_cost;
         var priority = new_cost + Graph.EuklidesHeuristic(endNode, next.EndNode) + strikeCost;
         frontier.Enqueue(next.EndNode, priority);
         came_from[next.EndNode] = next;
}
```

Modyfikacja algorytmu A* ze zmianą linii, polega na dodaniu dodatkowej "kary" w przypadku potencjalnych zmian linii tuż po rozpoczęciu jazdy nową – "chcemy dłużej jechać linią, skoro już zdecydowaliśmy się na jakąkolwiek przesiadkę". Kara maleje w raz z kolejnymi odwiedzonymi przystankami tej samej linii. Przyjąłem, że po odwiedzonych 12 przystanków tej samej linii, kary już nie ma. Lepsze wyniki daje tylko w przypadku dłuższych tras. Kod źródłowy zamieszczony w plikach. Dowody:

Dłuższe trasy		
Perzowa Jaworowa 12:30	Total time A* changes 72 Total visted nodes: 5700 Execution Time: 20 ms	Total time A* changes + strike 72 Total visted nodes: 4839 Execution Time: 23 ms
Jaworowa Perzowa 12:30	Total time A* changes 94 Total visted nodes: 21397 Execution Time: 73 ms	Total time A* changes + strike 64 Total visted nodes: 15131 Execution Time: 46 ms
Krótkie trasy		
DWORZEC NADODRZE DWORZEC GLOWNY 19:00	Total time A* changes 27 Total visted nodes: 1163 Execution Time: 5 ms	Total time A* changes + strike 27 Total visted nodes: 1310 Execution Time: 3 ms
Wyszynskiego Wielka 08:18	Total time A* changes 22 Total visted nodes: 1758 Execution Time: 10 ms	Total time A* changes + strike 22 Total visted nodes: 2867 Execution Time: 11 ms

Dla, krótszych tras gdzie zatraca się ważność "13" przystanków, działa mniej korzystnie, ponieważ dodaje dodatkowy koszt tam, gdzie rzeczywiście powinniśmy się przesiąść, połączenie ląduję dalej w kolejce priorytetowej i dłużej nam schodzi by trafić na dobrą zmianę linii.



Wyniki

Zadanie 1

Przykładowe wyniki algorytmów:

Perzowa Jaworowa 12:30	Magellana Rogowska 12:34	Wyszyńskiego Wielka 08:20	PL. GRUNWALDZKI DWORZEC GŁÓWNY 13:21
Total time Dijkstra 62	Total time Dijkstra 53	Total time Dijkstra 24	Total time Dijkstra 13
Total visted nodes: 11793	Total visted nodes: 9572	Total visted nodes: 7234	Total visted nodes: 1864
Execution Time: 59 ms	Execution Time: 78 ms	Execution Time: 56 ms	Execution Time: 48 ms
Total time A* time 62	Total time A* time 53	Total time A* time 24	Total time A* time 13
Total visted nodes: 746	Total visted nodes: 700	Total visted nodes: 506	Total visted nodes: 179
Execution Time: 12 ms	Execution Time: 16 ms	Execution Time: 10 ms	Execution Time: 13 ms
Total time A* changes 72	Total time A* changes 90	Total time A* changes 25	Total time A* changes 13
Total visted nodes: 5700	Total visted nodes: 11654	Total visted nodes: 863	Total visted nodes: 179
Execution Time: 24 ms	Execution Time: 37 ms	Execution Time: 7 ms	Execution Time: 8 ms
Total time A* changes + strike 72	Total time A* changes + strike 90	Total time A* changes + strike 25	Total time A* changes + strike 13
Total visted nodes: 4839	Total visted nodes: 9458	Total visted nodes: 863	Total visted nodes: 179
Execution Time: 15 ms	Execution Time: 26 ms	Execution Time: 9 ms	Execution Time: 8 ms

Przyjęte założenia też sprawiają, że atrakcyjniejszy czas jest lepszy niż koszt jednej przesiadki, przypominam, że wsiadamy do pierwszego, który daje najlepszy czas we wszystkich przypadkach algorytmów.

Run(g, "Wyszyńskiego", "Wielka", TimeSpan.Parse("08:18:00"));

N	08:18:00	Wyszynskiego	08:22:00	Ogród Botaniczny	4
N	08:22:00	Ogród Botaniczny	08:23:00	Katedra	5
N	08:23:00	Katedra	08:24:00	Urzad Wojewódzki (Muzeum	
N	08:24:00	Urzad Wojewódzki (Muzeum N	08:26:00	Poczta Glówna	8
N	08:26:00	Poczta Glówna	08:29:00	GALERIA DOMINIKANSKA	11
N	08:29:00	GALERIA DOMINIKANSKA	08:33:00	DWORZEC GLOWNY	15
2	08:34:00	DWORZEC GLOWNY	08:37:00	Arkady (Capitol)	19
2	08:37:00	Arkady (Capitol)	08:39:00	Zaolzianska	21
2	08:39:00	Zaolzianska	08:40:00	Wielka	22
Total	time Dijkstra 2	2			
	visted nodes: 5				
Execu	tion Time: 69 ms				
N	08:18:00	Wyszynskiego	08:22:00	Ogród Botaniczny	4
17	08:24:00	Ogród Botaniczny	08:26:00	pl. Bema	8
17	08:26:00	pl. Bema	08:28:00	Hala Targowa	10
17	08:28:00	Hala Targowa	08:29:00	pl. Nowy Targ	11
17	08:29:00	pl. Nowy Targ	08:31:00	GALERIA DOMINIKANSKA	13
17	08:31:00	GALERIA DOMINIKANSKA	08:33:00	Park Staromiejski	15
17	08:33:00	Park Staromiejski	08:35:00	Opera	17
17	08:35:00	Opera	08:39:00	Arkady (Capitol)	21
17	08:39:00	Arkady (Capitol)	08:41:00	Zaolzianska	23
17	08:41:00	Zaolzianska	08:42:00	Wielka	24
	time A* time 24				
	visted nodes: 5				
Execu	tion Time: 11 ms				
N	08:18:00	 Wyszynskiego	08:22:00	Ogród Botaniczny	4
N	08:22:00	Ogród Botaniczny	08:23:00	Katedra	5
N	08:23:00	Katedra	08:24:00	Urzad Wojewódzki (Muzeum	N 6
N	08:24:00	Urzad Wojewódzki (Muzeum N	08:26:00	Poczta Glówna	8
N	08:26:00	Poczta Glówna	08:29:00	GALERIA DOMINIKANSKA	11
N	08:29:00	GALERIA DOMINIKANSKA	08:33:00	DWORZEC GLOWNY	15
2	08:34:00	DWORZEC GLOWNY	08:37:00	Arkady (Capitol)	119
2	08:37:00	Arkady (Capitol)	08:39:00	Zaolzianska	121
2	08:39:00	Zaolzianska	08:40:00	Wielka	122
Total	time A* changes	22			
Total	visted nodes: 1	758			
Execu	tion Time: 13 ms				
N	08:18:00	Wyszynskiego	08:22:00	Ogród Botaniczny	4
N	08:22:00	Ogród Botaniczny	08:23:00	Katedra	5
N	08:23:00	Katedra	08:24:00	Urzad Wojewódzki (Muzeum	
N	08:24:00	Urzad Wojewódzki (Muzeum N	08:26:00	Poczta Glówna	8
N	08:26:00	Poczta Glówna	08:29:00	GALERIA DOMINIKANSKA	11
N	08:29:00	GALERIA DOMINIKANSKA	08:33:00	DWORZEC GLOWNY	15
2	08:34:00	DWORZEC GLOWNY	08:37:00	Arkady (Capitol)	119
2	08:37:00	Arkady (Capitol)	08:39:00	Zaolzianska	121
2	08:39:00	Zaolzianska	08:40:00	Wielka	122
	time A* changes visted nodes: 2				
	. vistea noaes: 2 tion Time: 19 ms				
LXCCU	eron irme. Is ms				



Run(g, "Wyszyńskiego", "Wielka", TimeSpan.Parse("08:19:00"));

70	08:21:00	Wyszynskiego	08:22:00	Prusa	3
70	08:22:00	Prusa	08:24:00	Piastowska	5
70	08:24:00	Piastowska	08:27:00	PL. GRUNWALDZKI	8
70	08:27:00	PL. GRUNWALDZKI	08:28:00	most Grunwaldzki	9
149	08:28:00	most Grunwaldzki	08:30:00	Poczta Glówna	11
149	08:30:00	Poczta Glówna	08:33:00	skwer Krasinskiego	14
149	08:33:00	skwer Krasinskiego	08:34:00	Wzgórze Partyzantów	15
149	08:34:00	Wzgórze Partyzantów	08:36:00	Renoma	17
A 6	08:38:00 08:41:00	Renoma	08:40:00	Arkady (Capitol) Zaolzianska	21 24
6	08:41:00	Arkady (Capitol) Zaolzianska	08:43:00 08:44:00	Vielka	25
	time Dijkstra 25	Zautzianska	00.44.00	Wietka	25
	visted nodes: 723	n			
	ion Time: 48 ms	-			
70	08:22:00	Wyszynskiego	08:24:00	Nowowiejska	5
11	08:24:00	Nowowiejska	08:25:00	Jednosci Narodowej	6
11	08:25:00	Jednosci Narodowej	08:26:00	Na Szancach	7
11	08:26:00	Na Szancach	08:28:00	pl. Bema	9
11	08:28:00	pl. Bema	08:30:00	Hala Targowa	11
11	08:30:00	Hala Targowa	08:31:00	pl. Nowy Targ	12
11	08:31:00	pl. Nowy Targ	08:33:00	GALERIA DOMINIKANSKA	14
11	08:33:00	GALERIA DOMINIKANSKA	08:35:00	Wzgórze Partyzantów	16
11	08:35:00	Wzgórze Partyzantów	08:37:00	DWORZEC GLOWNY	18
11	08:37:00	DWORZEC GLOWNY	08:40:00	Arkady (Capitol)	21
6	08:41:00	Arkady (Capitol)	08:43:00	Zaolzianska	24
6	08:43:00	Zaolzianska	08:44:00	Wielka	25
	time A* time 25				
	visted nodes: 506				
Execut	ion Time: 10 ms				
		-		_	
70	08:21:00	Wyszynskiego	08:22:00	Prusa	3
70 70	08:22:00	Prusa	08:24:00	Piastowska PL. GRUNWALDZKI	5
70	08:24:00	Piastowska PL. GRUNWALDZKI	08:27:00		8 9
70	08:27:00 08:28:00	most Grunwaldzki	08:28:00 08:30:00	most Grunwaldzki Urzad Wojewódzki (Impart)	11
70	08:30:00	Urzad Wojewódzki (Impart)	08:33:00	pl. Wróblewskiego	14
70	08:33:00	pl. Wróblewskiego	08:34:00	Komuny Paryskiej	15
70	08:34:00	Komuny Paryskiej	08:35:00	Kosciuszki	16
70	08:35:00	Kosciuszki	08:37:00	Pulaskiego	18
70	08:37:00	Pulaskiego	08:39:00	DWORZEC GLOWNY	20
70	08:39:00	DWORZEC GLOWNY	08:42:00	Arkady (Capitol)	23
70	08:42:00	Arkady (Capitol)	08:44:00	Zaolzianska	25
70	08:44:00	Zaolzianska	08:45:00	Wielka	26
Total	time A* changes 2	6			
Total	visted nodes: 863				
Execut	ion Time: 10 ms				
70	08:21:00	Wyszynskiego	08:22:00	Prusa	3
70	08:22:00	Prusa	08:24:00	Piastowska	5
70	08:24:00	Piastowska	08:27:00	PL. GRUNWALDZKI	8
70	08:27:00	PL. GRUNWALDZKI	08:28:00	most Grunwaldzki	9
70	08:28:00	most Grunwaldzki	08:30:00	Urzad Wojewódzki (Impart)	11
70	08:30:00	Urzad Wojewódzki (Impart)	08:33:00	pl. Wróblewskiego	14
70	08:33:00	pl. Wróblewskiego	08:34:00	Komuny Paryskiej Kosciuszki	15
70	08:34:00	Komuny Paryskiej	08:35:00		16
70 70	08:35:00	Kosciuszki Pulaskiego	08:37:00	Pulaskiego DWORZEC GLOWNY	18
70	08:37:00	DWORZEC GLOWNY	08:39:00	Arkady (Capitol)	20 23
70	08:39:00 08:42:00	DWORZEC GLOWNY Arkady (Capitol)	08:42:00 08:44:00	Zaolzianska	23 25
70	08:44:00	Zaolzianska	08:44:00	Zaotzianska Wielka	25 26
	time A* changes +		00.45.00	WIECKA	20
	visted nodes: 863				
	ion Time: 8 ms				

Porównajmy wyniki działania algorytmów A* changes. Mimo braku przesiadek w podjęciu się linii 70 o godzinie 08:21, dojeżdżamy o 08:45 na miejsce, czas trwania podróży to 26 minut.

Mimo, tego, że mamy dostępny tramwaj 70 o 08:21 to wybieramy wcześniejszy, dzięki któremu jesteśmy szybciej w miejscu docelowym.

Zadanie 2

Dla listy przystanków np.



List<string> points = new List<string> { "PL. GRUNWALDZKI", "Hutmen",
"Dmowskiego", "Broniewskiego", "Jaworowa" };

Oraz limitu iteracji: 120 czas

Best t	ime Tabu 124				
6	10.00.00	- With Character	10.05.00	Hadana wasaka alsa	
6 6	10:04:00 10:06:00	Wita Stwosza Uniwersytecka	10:05:00 10:09:00	Uniwersytecka Dubois	5 9
15	10:00:00	Dubois	10:11:00	Pomorska	11
15	10:11:00	Pomorska	10:13:00	Dmowskiego	13
	time A* time 13				
Total	visted nodes: 65				
C	10:13:00	- Dmowskiego	10:15:00	Pomorska	2
142	10:19:00	Pomorska	10:21:00	pl. Strzelecki	8
142	10:21:00	pl. Strzelecki	10:23:00	Kleczkowska	10
142	10:23:00	Kleczkowska	10:25:00	most Osobowicki	12
129	10:25:00	most Osobowicki	10:27:00	Baltycka	14
129	10:27:00 time A* time 17	Baltycka	10:30:00	Broniewskiego	17
	visted nodes: 101				
111	10:31:00	Broniewskiego	10:33:00	Zakladowa	3
111	10:33:00	Zakladowa	10:35:00	Slonimskiego	5
111	10:35:00	Slonimskiego	10:38:00	Daszynskiego	8
23 70	10:38:00	Daszynskiego Nowowiejska	10:40:00 10:46:00	Nowowiejska Wyszynskiego	10 16
70	10:44:00 10:46:00	Nowowiejska Wyszynskiego	10:45:00	wyszyńskiego Prusa	17
70	10:47:00	Prusa	10:49:00	Piastowska	19
70	10:49:00	Piastowska	10:52:00	PL. GRUNWALDZKI	22
	time A* time 22				
Total	visted nodes: 161				
C	10:52:00	- PL. GRUNWALDZKI	10:55:00	Katedra	3
C	10:55:00	Katedra	10:57:00	pl. Bema	5
c	10:57:00	pl. Bema	11:00:00	Dubois	8
С	11:00:00	Dubois	11:03:00	Dmowskiego	11
74	11:06:00	Dmowskiego	11:08:00	PL. JANA PAWLA II	16
74 74	11:08:00	PL. JANA PAWLA II	11:11:00	pl. Orlat Lwowskich	19 21
74	11:11:00 11:13:00	pl. Orlat Lwowskich pl. Legionów	11:13:00 11:14:00	pl. Legionów Kolejowa	22
74	11:14:00	Kolejowa	11:15:00	Grabiszynska	23
74	11:15:00	Grabiszynska	11:17:00	Pereca	25
74	11:17:00	Pereca	11:19:00	Stalowa	27
74	11:19:00	Stalowa	11:20:00	pl. Srebrny	28
74 74	11:20:00 11:21:00	pl. Srebrny Bzowa (Centrum Zajezdnia)	11:21:00 11:22:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia) Hutmen	29 30
	time A* time 30	beowa (certeram eageeania)	11.22.00	Hacilett	50
Total	visted nodes: 137	0			
124	11:23:00	Hutmen	11:25:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	3 4
124 74	11:25:00 11:27:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia) pl. Srebrny	11:26:00 11:28:00	pl. Srebrny Stalowa	6
124	11:27:00	Stalowa	11:29:00	Grochowa	7
124	11:29:00	Grochowa	11:30:00	Krucza	8
124	11:30:00	Krucza	11:33:00	Rondo	11
20	11:33:00	Rondo	11:34:00	Sztabowa	12
20	11:34:00	Sztabowa	11:36:00	Hallera	14
127 127	11:36:00 11:37:00	Hallera Sudecka	11:37:00 11:39:00	Sudecka Wisniowa	15 17
127	11:37:00	Wisniowa	11:40:00	Jaworowa	18
	time A* time 18				
Total	visted nodes: 342				
105	11 //2 00	-	11 /// 00		
127	11:42:00	Jaworowa Wisniowa	11:44:00	Wisniowa	4
15 15	11:45:00 11:47:00	Wisniowa Uniwersytet Ekonomiczny	11:47:00 11:48:00	Uniwersytet Ekonomiczny Sanocka	7 8
15	11:47:00	Sanocka	11:51:00	DWORZEC AUTOBUSOWY	11
15	11:51:00	DWORZEC AUTOBUSOWY	11:53:00	Dworzec Glówny (Stawowa)	13
15	11:53:00	Dworzec Glówny (Stawowa)	11:55:00	Arkady (Capitol)	15
6	11:57:00	Arkady (Capitol)	11:59:00	Renoma	19
6	11:59:00	Renoma	12:00:00	Opera	20
6	12:00:00	Opera	12:01:00	SWIDNICKA (Dom Europy)	21
6	12:01:00 12:03:00	SWIDNICKA (Dom Europy) Olawska	12:03:00 12:04:00	Olawska Wita Stwosza	23 24
	time A* time 24	Cansila	12.04.00	area senosea	27
	visted nodes: 225				



A dla zmian przystanków

Best ti	me Tabu 130				
6	10:04:00	 Wita Stwosza	10:05:00	Uniwersytecka	5
6	10:06:00	Uniwersytecka	10:09:00	Dubois	9
15	10:09:00	Dubois	10:11:00	Pomorska	111
15	10:11:00	Pomorska	10:13:00	Dmowskiego	113
	ime A* changes 1 isted nodes: 146				
15	10:13:00	Dmowskiego	10:15:00	PL. JANA PAWLA II	2
15	10:15:00	PL. JANA PAWLA II	10:18:00	pl. Orlat Lwowskich	5
15	10:18:00	pl. Orlat Lwowskich	10:20:00	pl. Legionów	7
11 11	10:23:00 10:24:00	pl. Legionów Kolejowa	10:24:00 10:25:00	Kolejowa Grabiszynska	111 112
11	10:25:00	Grabiszynska	10:27:00	Pereca	114
11	10:27:00	Pereca	10:29:00	Stalowa	116
11	10:29:00	Stalowa	10:30:00	pl. Srebrny	117
11	10:30:00	pl. Srebrny	10:31:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	118
11	10:31:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	10:32:00	Hutmen	119
	ime A* changes 1 isted nodes: 128 				
11	10:32:00	Hutmen	10:34:00	FAT	2
20	10:38:00	FAT	10:40:00	Aleja Pracy	108
20	10:40:00	Aleja Pracy	10:41:00	Ojca Beyzyma	109
20	10:41:00	Ojca Beyzyma	10:43:00	Mielecka	111
20	10:43:00	Mielecka Gaiowicka	10:44:00	Gajowicka	112
20 127	10:44:00 10:49:00	Gajowicka Hallera	10:46:00 10:50:00	Hallera Sudecka	114 218
127	10:50:00	Sudecka	10:52:00	Wisniowa	220
127	10:52:00	Wisniowa	10:53:00	Jaworowa	221
	ime A* changes 2	1			
	risted nodes: 612	. -			
9	10:53:00	Jaworowa	10:54:00	Wisniowa	1
9	10:54:00	Wisniowa	10:56:00	Uniwersytet Ekonomiczny	3
9	10:56:00 10:57:00	Uniwersytet Ekonomiczny Sanocka	10:57:00 11:00:00	Sanocka DWORZEC AUTOBUSOWY	4 7
9	11:00:00	DWORZEC AUTOBUSOWY	11:02:00	DWORZEC GLOWNY	9
9	11:02:00	DWORZEC GLOWNY	11:04:00	Wzgórze Partyzantów	11
9	11:04:00	Wzgórze Partyzantów	11:07:00	GALERIA DOMINIKANSKA	14
9	11:07:00	GALERIA DOMINIKANSKA	11:08:00	pl. Nowy Targ	15
9	11:08:00	pl. Nowy Targ	11:09:00	Hala Targowa	16
6	11:09:00 11:12:00	Hala Targowa pl. Bema	11:12:00 11:13:00	pl. Bema Na Szancach	19 120
6	11:13:00	Na Szancach	11:14:00	Jednosci Narodowej	121
6	11:14:00	Jednosci Narodowej	11:16:00	Nowowiejska	123
1	11:18:00	Nowowiejska	11:20:00	Slowianska	227
1	11:20:00	Slowianska	11:22:00	DWORZEC NADODRZE	229
1	11:23:00	DWORZEC NADODRZE	11:25:00	Trzebnicka	232
1 Total t	11:25:00 ime A* changes 3	Trzebnicka	11:28:00	Broniewskiego	235
	risted nodes: 626				
1	11:28:00	Broniewskiego	11:31:00	Trzebnicka	3
1	11:31:00	Trzebnicka	11:33:00	DWORZEC NADODRZE	5
1	11:34:00	DWORZEC NADODRZE	11:36:00	Slowianska	8
1	11:36:00	Slowianska	11:38:00	Nowowiejska	10
1	11:38:00	Nowowiejska Wyszynskiego	11:40:00	Wyszynskiego Prusa	12
1	11:40:00 11:41:00	Wyszynskiego Prusa	11:41:00 11:43:00	Prusa Piastowska	13 15
1	11:43:00	Piastowska	11:46:00	PL. GRUNWALDZKI	18
Total t	ime A* changes 1 isted nodes: 273	.8			
33	11:46:00	PL. GRUNWALDZKI	11:47:00	most Grunwaldzki	1
33	11:47:00	most Grunwaldzki	11:49:00	Urzad Wojewódzki (Impart)	3
33 17	11:49:00 12:01:00	Urzad Wojewódzki (Impart) GALERIA DOMINIKANSKA	11:53:00 12:03:00	GALERIA DOMINIKANSKA Park Staromiejski	7 117
17	12:03:00	Park Staromiejski	12:05:00	Opera	119
7	12:06:00	Opera	12:07:00	SWIDNICKA (Dom Europy)	221
7	12:07:00	SWIDNICKA (Dom Europy)	12:09:00	Olawska	223
7	12:09:00	Olawska	12:10:00	Wita Stwosza	224
	ime A* changes 2				
Total v	isted nodes: 107	13			



Miniejszy przykład:

List<string> points = new List<string> { "PL. GRUNWALDZKI", "Hutmen", "Dmowskiego"};

Maksymalnie iteracji: 3

10:	04:00	Wita Stwosza	10:05:00	Uniwersytecka	5
10:	06:00	Uniwersytecka	10:09:00	Dubois	9
10:	09:00	Dubois	10:12:00	pl. Bema	1
10:	12:00	pl. Bema	10:14:00	Ogród Botaniczny	1
10:	14:00	Ogród Botaniczny	10:15:00	Górnickiego	1
10:	15:00	Górnickiego	10:16:00	Piastowska	1
10:	19:00	Piastowska	10:22:00	PL. GRUNWALDZKI	2
tal time	A* time 22				
al viste	d nodes: 126	_			
10:	22:00	PL. GRUNWALDZKI	10:25:00	Katedra	3
10:	25:00	Katedra	10:27:00	pl. Bema	ļ
10:	27:00	pl. Bema	10:30:00	Dubois	;
10:	30:00	Dubois	10:33:00	Dmowskiego	
al time	A* time 11				
al viste	d nodes: 162				
10:	36:00	- Dmowskiego	10:38:00	PL. JANA PAWLA II	
10:	38:00	PL. JANA PAWLA II	10:41:00	pl. Orlat Lwowskich	
10:	41:00	pl. Orlat Lwowskich	10:43:00	pl. Legionów	
10:	43:00	pl. Legionów	10:44:00	Kolejowa	
10:	44:00	Kolejowa	10:45:00	Grabiszynska	
10:	45:00	Grabiszynska	10:47:00	Pereca	
10:	47:00	Pereca	10:49:00	Stalowa	
10:	49:00	Stalowa	10:50:00	pl. Srebrny	
10:	50:00	pl. Srebrny	10:51:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	
	51:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	10:52:00	Hutmen	
	A* time 19 d nodes: 120	1			
		-			
	53:00	Hutmen	10:55:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	
	55:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	10:56:00	pl. Srebrny	
	57:00	pl. Srebrny	10:58:00	Stalowa	
	58:00	Stalowa	11:00:00	Pereca	
	00:00	Pereca	11:01:00	Grabiszynska	
	01:00	Grabiszynska	11:02:00	Kolejowa	
	02:00	Kolejowa	11:04:00	pl. Legionów	
	04:00	pl. Legionów	11:06:00	pl. Orlat Lwowskich	
	06:00	pl. Orlat Lwowskich	11:08:00	Renoma	
	09:00	Renoma	11:10:00	Opera	
	15:00	Opera	11:16:00	SWIDNICKA (Dom Europy) Olawska	
	16:00 18:00	SWIDNICKA (Dom Europy) Olawska	11:18:00	Olawska Wita Stwosza	
11:	10.00	Otawska	11:19:00	WILA SLWUSZA	



	<u></u> -	<u></u>			
	10:04:00	Wita Stwosza	10:05:00	Uniwersytecka	5
	10:06:00	Uniwersytecka	10:09:00	Dubois	9
	10:09:00	Dubois	10:12:00	pl. Bema	12
	10:19:00	pl. Bema	10:22:00	Katedra	122
	10:22:00	Katedra	10:25:00	PL. GRUNWALDZKI	125
	time A* change visted nodes:				
 11	 10:25:00	 PL. GRUNWALDZKI	10:27:00	Reja	2
11	10:23:00	Reja	10:27:00	Katedra	4
11	10:27:00	Katedra	10:31:00	Ogród Botaniczny	6
1	10:31:00	Ogród Botaniczny	10:31:00	Swietokrzyska	8
1	10:31:00	Swietokrzyska	10:34:00	pl. Bema	9
.1	10:35:00	pl. Bema	10:37:00	рг. веша Dubois	112
14	10:35:00	pt. Bema Dubois	10:39:00	Pomorska	214
4	10:37:00	Pomorska	10:41:00	Dmowskiego	216
	time A* change		10.41.00	Dillowskiego	210
	visted nodes:				
4	10:41:00	 Dmowskiego	10:43:00	PL. JANA PAWLA II	2
4	10:43:00	PL. JANA PAWLA II	10:45:00	pl. Orlat Lwowskich	4
4	10:45:00	pl. Orlat Lwowskich	10:47:00	pl. Legionów	6
4	10:47:00	pl. Legionów	10:49:00	Pilsudskiego	8
4	10:49:00	Pilsudskiego	10:51:00	Zielinskiego	10
4	10:51:00	Zielinskiego	10:53:00	Zaporoska	12
4	10:53:00	Zaporoska	10:54:00	Krucza	13
4	10:57:00	Krucza	10:59:00	Grochowa	118
4	10:59:00	Grochowa	11:01:00	Stalowa	126
4	11:01:00	Stalowa	11:02:00	pl. Srebrny	121
4	11:02:00	pl. Srebrny	11:03:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	12:
4	11:03:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	11:04:00	Hutmen	12
tal	time A* change	s 23			
tal	visted nodes:	1678			
	11:06:00	Hutmen	11:07:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	3
	11:07:00	Bzowa (Centrum Zajezdnia)	11:08:00	pl. Srebrny	4
	11:08:00	pl. Srebrny	11:09:00	Stalowa	5
	11:09:00	Stalowa	11:11:00	Pereca	7
	11:11:00	Pereca	11:12:00	Grabiszynska	8
	11:12:00	Grabiszynska	11:13:00	Kolejowa	9
	11:13:00	Kolejowa	11:15:00	pl. Legionów	11
	11:15:00	pl. Legionów	11:17:00	Arkady (Capitol)	13
	11:18:00	Arkady (Capitol)	11:20:00	Renoma	116
	11:20:00	Renoma	11:21:00	Opera	11'
	11:21:00	Opera	11:22:00	SWIDNICKA (Dom Europy)	118
	11:22:00	SWIDNICKA (Dom Europy)	11:24:00	Olawska	120
	11:24:00	0lawska	11:25:00	Wita Stwosza	121
	time A* change				

Sukces znalezienia najlepszego rozwiązania polega na dobraniu dobrej ilości limitu iteracji, co jest związane z istotą dobrego dobierania sąsiadów rozwiązania. Zapewniając najlepsze rozwiązanie byłby to wszystkie permutacje, lecz wtedy mamy sprawdzamy n! kombinacji, n elementowego zbioru przystanków, co mija się z celem.

Wnioski

Dość dużym problemem, początkowo przy zadaniu pierwszym było "ważenie" kosztów, tak aby dawały zadowalające efekty.

Mnogość założeń jakie można stworzyć i przypadków skrajnych przytłacza, aczkolwiek zwiększa kreatywność rozwiązań.

Warto wybrać silnie typizowany język, ponieważ, deklaracje typów pomagają rozjaśnić co się dzieje w kodzie.

Jestem dość zadowolony z optymalizacji oraz budowy samego grafu.



Podsumowując zadanie pierwsze. Dijkstra da najlepsze rozwiązanie dużym kosztem, A * da najszybciej dobre rozwiązanie, zależnie od heurystyki. W przypadku kryterium przesiadek, wynik jest zadowalający przy ustalonych założeniach. Modyfikacja byłaby pewnie używana, gdy wstępnie stwierdzilibyśmy, że odległość między punktami jest wystarczająco duża, by użyć zmodyfikowanej wersji.

W zadaniu drugim, ciężko początkowo zrozumieć jak generować sąsiedztwo aktualnego rozwiązania, u mnie jest to generowanie listy rozwiązań mającej rozmiar rozwiązania, czyli dla n elementów mam n nowych rozwiązań, co w przypadku blokowania rozwiązań za pomocą tabu, można dojść do momentu, gdzie zbiór sąsiedztw będzie pusty, dlatego takich momentach, kompletnie zwalniam listę tabu, aby możliwie znaleźć najlepsze rozwiązanie. To założenie, sprawia, że zawsze wykonujemy maksymalną liczbę iteracji, jednak zwiększa szanse na znalezienie optimum globalnego.