

# Algorytm Dijkstry Znajdowanie najkrótszej drogi w labiryncie. OMP

Paweł Sawicki

## 1 Wprowadzenie

*Algorytm Dijkstry, opracowany przez holenderskiego informatyka Edsgera Dijkstre, służy do znajdowania najkrótszej ścieżki z pojedynczego źródła w grafie o nieujemnych wagach krawędzi.*

## 2 Działanie

Mając dany graf z wyróżnionym wierzchołkiem (źródłem) algorytm znajduje odległości od źródła do wszystkich pozostałych wierzchołków. Łatwo zmodyfikować go tak, aby szukał wyłącznie (najkrótszej) ścieżki do jednego ustalonego wierzchołka, po prostu przerywając działanie w momencie dojścia do wierzchołka docelowego, bądź transponując tablice incydencji grafu. Algorytm Dijkstry znajduje w grafie wszystkie najkrótsze ścieżki pomiędzy wybranym wierzchołkiem a wszystkimi pozostałymi, przy okazji wyliczając również koszt przejścia każdej z tych ścieżek. Algorytm ten jest przykładem algorytmu zachłannego.

## 3 Algorytm

Nazwijmy wierzchołek startowy  $v_0$ . Niech odległość wierzchołka  $Y$  będzie odległością od wierzchołka  $v_0$  do wierzchołka  $Y$ . Algorytm przydzieli im odległości początkowe, a potem te odległości poprawi.

1. Przydziel każdemu wierzchołkowi odległość  $d$ :  $d[v_0]=0$ , dla reszty  $d[v_i]=\infty$ .
2. Zaznacz wszystkie wierzchołki jako nieodwiedzone. Ustaw  $v_0$  jako aktualny wierzchołek. Stwórz tablice nieodwiedzonych wierzchołków.
3. Dla aktualnego wierzchołka rozważ nieodwiedzonych sąsiadów i porównaj ich wagi. Wybierz najmniejszą. Następnie ustaw wierzchołek z najmniejszą wagą jako aktualny i usuń z wierzchołków nieodwiedzonych.
4. Kiedy zostaną rozważeni wszyscy sąsiedzi wierzchołka, ustaw go jako odwiedzony i usuń z nieodwiedzonych. Odwiedzony wierzchołek nie będzie więcej sprawdzany.
5. Jeżeli wierzchołek docelowy jest ustawiony jako odwiedzony (planując drogę pomiędzy dwoma konkretnymi wierzchołkami) albo jeżeli jego waga wynosi nieskończoność to koniec. Algorytm został zakończony.
6. Wybierz nieodwiedzony wierzchołek, który ma najmniejszą wagę i ustaw jako aktualny wierzchołek, a potem wróć do kroku trzeciego.

## 4 Rozwiązanie

Program sekwencyjny został napisany tak aby wykonywał normalny algorytm Dijkstry (odległość od wierzchołka początkowego do każdego wierzchołka w grafie). Jedynie drukowana jest odległość od wybranego wierzchołka  $v_1$  do wybranego wierzchołka końcowego. Program równoległy jest taki sam z wyjątkiem drukowania, tutaj drukowane są dodatkowo wszystkie odległości. Dodatkowo jest wydruk od  $v_1$  do  $v_k$ . Jedynie kroki algorytmu Dijkstry są równoległe, wczytywanie z pliku i drukowanie są sekwencyjne.

## 5 Dane wejściowe

Generator po otrzymaniu ilości wierzchołków jakie chcemy mieć w grafie(labiryncie) generuje nam krawędzie pomiędzy wierzchołkami. ./a.out liczbav vkoncowe iloscscian plikwyjscowy

```
psawicki@sigma:~/ITHPC$ ./a.out 50 47 3 dane.txt
psawicki@sigma:~/ITHPC$ cat dane.txt
1
47
200
1 2 1
1 0 1
1 11 1
2 3 1
2 1 1
2 12 1
```

Fig. 1: Przykład generowania

Labirynty generowane są w formie:

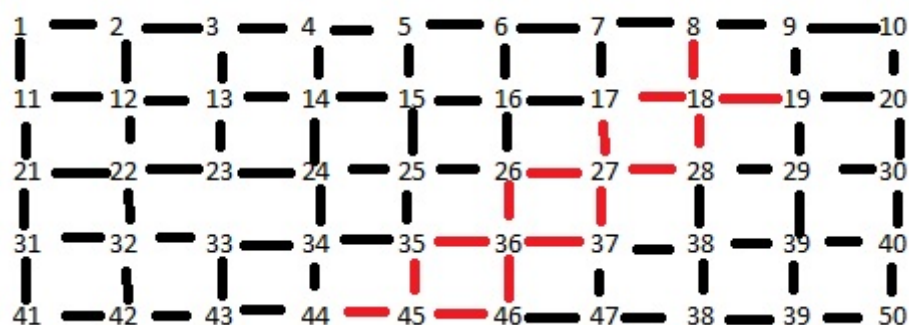


Fig. 2: Przykładowy labirynt

Plik dane.txt (plik w folderze obok). W miejscach gdzie są czerwone połączenia wagi wynoszą 100, w czarnych 1. Wagi 100 'symulują' ściany labiryntu. Na takim labiryncie wykonano pierwsze 2 testy.

## 6 Pomiar Czasu

Każdy test odpalany był 5 razy i do tabelki został wpisany średni wynik.

Test	4	watki Sigma (8 watków)	32 watki	Xeon Phi 240 watków
Sekuencyjnie 169 dróg	Time:	Time:	Time:	Time:
	Time:	Time:	Time:	Time:
	0.000408515	0.001370413	0.000329656	0.001110299
OMP 50	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.000152748	0.000112501	0.000144364	0.0005944
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 100	0.000035639	0.000016141	0.000030662	0.0000468
	Time:	Time:	Time:	Time:
	0.019825061	0.033928341	0.017841893	0.278055531
OMP 1000	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.000111322	0.000099244	0.000144509	0.000701645
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 10000	0.019491082	0.032262697	0.017456805	0.250724569
	Time:	Time:	Time:	Time:
	0.001321087	0.00175629700	0.043707225	0.273716571
OMP 10000	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.000245507	0.00012285100	0.000116262	0.000977124
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 10000	0.000408094	0.000389783	0.02523804	0.271734131
	Time:	Time:	Time:	Time:
	0.018177334	0.134693921	0.028073719	0.292792703
OMP 10000	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.002951574	0.002354198	0.000876282	0.008462411
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 10000	0.014092035	0.110725065	0.009335235	0.253203801
	Time:	Time:	Time:	Time:
	0.41508565	0.193165775	0.036099128	0.424844348
OMP 10000	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.013204211	0.008954283	0.000858164	0.086286142
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 10000	0.393656946	0.160013222	0.021397569	0.258833177
	Time:	Time:	Time:	Time:
	39.7326325639999993	12.0788551389999999	0.043406191	1.8360153440000002
OMP 500000	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.097112304	0.09575919	0.008435412	0.9781656870000001
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 500000	39.57622549700	11.9192767530000001	0.013507856	0.417627523
	Time:	Time:	Time:	Time:
	83.63712682	15.02447536	0.593838284	1.76472193
OMP 1000000	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.189289604	0.09248116	0.088157858	0.901385709
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 1000000	83.3847826070000053	12.2416325	0.461420997	0.427203886
	Time:	Time:	Time:	Time:
	141.26182324	21.02447536	0.971426213	1.8761751
OMP 1000000	Read:	Read:	Read:	Read:
	0.241487416	0.15153216	0.1371435	0.9813547
	Steps:	Steps:	Steps:	Steps:
OMP 1000000	139.9571	19.9012991	0.8161478	0.443157231
	Time:	Time:	Time:	Time: