Autor: Remigiusz Mielcarz 252887

Data wykonania: 10.05.2021r

Grupa: E12-99f Wt. 15:15

Projektowanie algorytmów i metody sztucznej inteligencji

Grafy

Cel ćwiczenia 1

Celem projektu jest zapoznanie się z ze strukturami danych zwanymi jako grafy, ich zasadnością

oraz możliwościami. Są one reprezentowane za pomocą listy oraz macierzy sąsiedztwa.

Kolejnym celem jest poznanie algorytmu Bellmana-Forda, który służy do rozwiązania problemu

najkrótszej ścieżki w grafie między dwoma wierzchołkami.

Następnym celem jest zbadanie kiedy powinno stosować się implementację na liście, a kiedy im-

plementację na macierzy.

Algorytm został poddany testom efektywności 100 grafów o różnych ilościach wierzchołków:

10, 50, 100, 500, 100 oraz z różną gęstością: 25%, 50%, 75%, 100%.

Algorytm Bellmana-Forda

Algorytm Bellmana-Forda służy do wyszukiwania najkrótszych ścieżek w grafie ważonym z wierz-

chołka źródłowego do wszystkich pozostałych wierzchołków. Idea algorytmu opiera się na metodzie

relaksacji (dokładniej następuje relaksacja |V|-1 dla każdej krawędzi).

W odróżnieniu od algorytmu Dijkstry algorytm Bellmana Forda działa poprawnie także dla grafów

z wagami ujemnymi (nie może jednak wystąpić cykl o łącznej ujemnej wadze osiągalny ze źródła).

Za te ogólność płaci się jednak wyższą złożoność czasową. Algorytm Bellmana-Forda działa w cza-

sie O(|V|*|E|), gdzie złożoność czasowa algorytmu Dijkstry to $O(E*log_2V)$. Złożoność pamięciowa

algorytmu Bellmana-Forda to O(|V|).

1

3 Przebieg testów

Po otwarciu programu następuje proces generowania grafów do pliku o nazwie dane.txt.

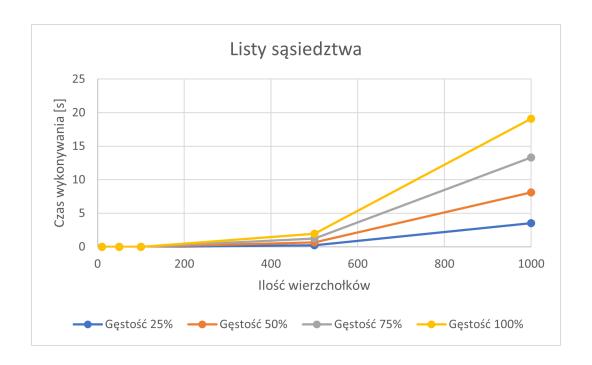
Wygenerowane grafy mają: 10, 50, 100, 500, 1000 wierzchołków, w tym: 25%, 50%, 75%, 100% wypełnienia. Generujemy 100 grafów dla każdej sytuacji. Następnie rozpoczyna się proces wczytywania grafów i poszukiwania najkrótszej ścieżki poprzez algorytm Bellmana-Forda. Wyniki pomiarów zapisują się do pliku o nazwie pomiar.txt.

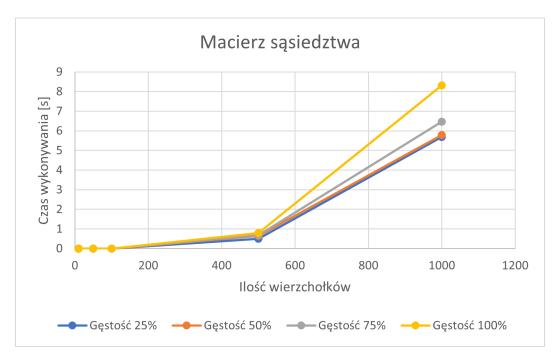
4 Wyniki testów

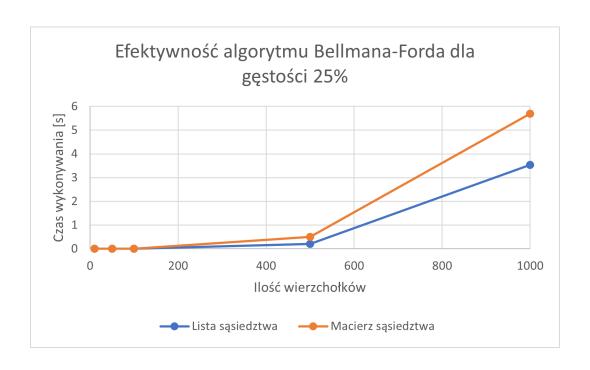
Lista	10	50	100	500	1000
25%	0,000002	0,000128	0,001148	0,204354	3,529977
50%	0,000003	0,000312	0,002224	0,672085	8,095631
75%	0,000003	0,000461	0,003618	1,231669	13,297278
100%	0,000004	0,000613	0,004980	1,935260	19,115243

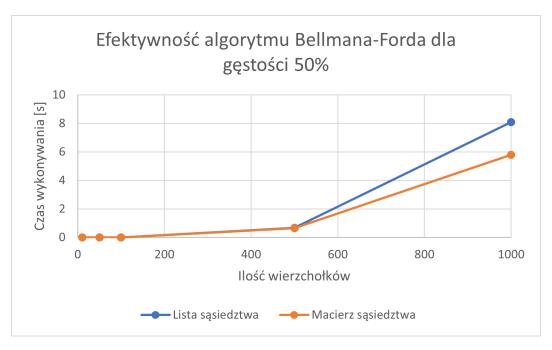
Macierz	10	50	100	500	1000
25%	0,000004	0,000441	0,003247	0,503792	5,691570
50%	0,000004	0,000488	0,003703	0,643618	5,787913
75%	0,000004	0,000543	0,004175	0,678702	6,462724
100%	0,000005	0,000608	0,004497	0,795100	8,317489

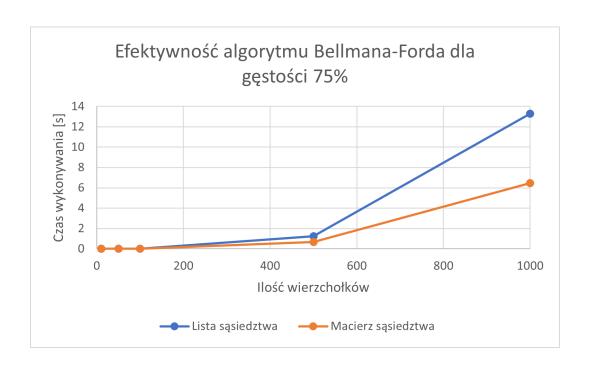
5 Wykresy

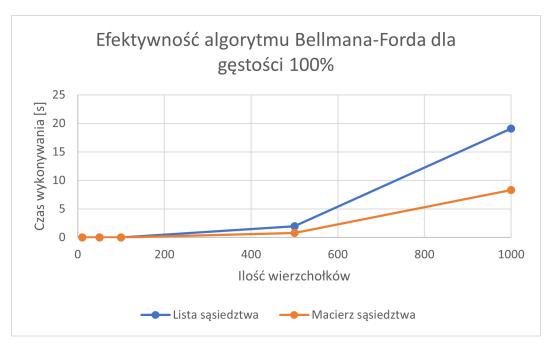












6 Wnioski

- Algorytm Bellmana-Forda wykonuje się tym dłużej, im więcej mamy wierzchołków w naszym grafie.
- Algorytm Bellmana-Forda jest efektywniejszy dla grafów o mniejszej gęstości.
- Znajdowanie najkrótszej scieżki przy reprezentacji grafu za pomocą listy sąsiedztwa wykonuje się krócej niż przy reprezentacji za pomocą macierzy sąsiedztwa dla gęstości równej 25%.
- Dla gęstości 50% czasy są zbliżone.
- Dla gęstości grafu równej 75% i 100% bardziej efektywna jest reprezentacja grafu za pomocą macierzy sąsiedztwa.
- Czasy znajdowania najkrótszej scieżki przy takiej samej liczbie wierzchołków w reprezentacji
 macierzy sąsiedztwa są bardzo podobne, gęstość grafu ma na nie mały wpływ.
- Czasy znajdowania najkrótszej ścieżki przy takiej samej liczbie wierzchołków w reprezentacji listy sąsiedztwa różnią się znacząco, a zatem gęstość grafu ma na nie wpływ.

7 Literatura

- https://pl.wikipedia.org/wiki/Algorytm Bellmana-Forda%7D
- https://eduinf.waw.pl/inf/alg/001`search/0138a.php%7D
- $\bullet \ \, https://www.youtube.com/watch?v=mV4KpPqKqLA$

Wykonano w systemie \LaTeX