Uniwersytet Jagielloński w Krakowie

Wydział Fizyki, Astronomii i Informatyki Stosowanej

Łukasz Kostrzewa

Nr albumu: 1080514

Wizualizacja, edycja i przetwarzanie grafów on-line

Praca magisterska na kierunku Informatyka stosowana

Praca wykonana pod kierunkiem dr hab. Barbary Strug Zakład Projektowania i Grafiki Komputerowej

Kraków 2017

Oświadczenie autora pracy

Świadom odpowiedzialności prawnej oświadczam, że niniejsza praca dyplomowa została napisana przeze mnie samodzielnie i nie zawiera treści uzyskanych w sposób niezgodny z obowiązującymi przepisami.

Oświadczam również, że przedstawiona praca nie była wcześniej przedmiotem procedur związanych z uzyskaniem tytułu zawodowego w wyższej uczelni.

Kraków, dnia

Podpis autora pracy

Oświadczenie kierującego pracą

Potwierdzam, że niniejsza praca została przygotowana pod moim kierunkiem i kwalifikuje się do przedstawienia jej w postępowaniu o nadanie tytułu zawodowego.

Kraków, dnia

Podpis kierującego pracą

Spis treści

W	stęp	4
1	Wp	rowadzenie 5
	1.1	Czym są grafy?
	1.2	Definicje
	1.3	Przykłady grafów
	1.4	Zastosowania grafów
2	$\mathbf{W}\mathbf{y}$	magania 11
	2.1	Tworzenie grafów
		2.1.1 Importowanie grafów
		2.1.2 Generowanie grafów
	2.2	Wizualizacja
	2.3	Edycja
	2.4	Przetwarzanie
	2.5	Eksportowanie
	2.6	Udostępnianie grafu
3	Istn	iejące rozwiązania 14
	3.1	Aplikacje internetowe
	3.2	Aplikacje desktopowe
4	Ana	diza 22
	4.1	Formaty zapisu grafów
	4.2	Biblioteki do wizualizacji grafów w JavaScript
		4.2.1 Cytoscape.js
		4.2.2 sigma.js
		4.2.3 VivaGraph.js
		4.2.4 Linkurious.js
	43	Grafowe bazy danych

5	Projekt	26
	5.1 Interfejs użytkownika	26
6	Implementacja	30
7	Testy	31
8	Wnioski	32
\mathbf{A}	Instrukcje dla użytkowników	33
В	Instrukcje dla programistów	34
\mathbf{C}	Użyte narzędzia	35
Bi	bliografia	36

${f Wstep}$

"This question is so banal, but seemed to me worthy of attention in that geometry, nor algebra, nor even the art of counting was sufficient to solve it¹". Tak w 1736 roku pisał Leonhard Euler w liście do Giovanniego Marinoniego, włoskiego matematyka i inżyniera, o jednym z pierwszych problemów w teorii grafów – problemie mostów królewskich. Banalny, ale warty uwagi.

W dzisiejszych czasach teoria grafów rozwiązuje wiele nietrywialnych problemów, a część z nich nadal pozostaje otwarta. Grafy znalazły praktyczne zastosowanie w wielu różnorodnych dziedzinach nauki, takich jak informatyka, ekonomia, socjologia, jak również chemia, lingwistyka, geografia czy nawet architektura. Bez wątpienia teoria grafów jest dziedziną matematyki i informatyki, która zasługuje na uwagę, co postaram się w niniejszej pracy przedstawić.

Głównym celem mojej pracy jest stworzenie aplikacji służącej do wizualizacji i edycji grafów w przeglądarce. W przeciągu kilku ostatnich lat mogliśmy zaobserwować gwałtowny wzrost znaczenia aplikacji internetowych. Co dziwne, na dzień dzisiejszy w sieci praktycznie nie ma rozwiązania, które pozwalałoby wczytać graf, wyświetlić, w łatwy sposób przetworzyć, a następnie wyeksportować do znanego formatu. Praca ta jest odpowiedzią na ów deficyt.

W pracy dokonam również przeglądu i analizy bibliotek JavaScript oraz technologii służących do wizualizacji grafów w przeglądarce.

¹Cytat zaczerpnięty z [HW04], wyróżnienie własne.

Wprowadzenie

W tym rozdziale omówię czym są grafy – na początku przedstawię intuicyjne wyjaśnienie, po czym podam formalną definicję. Pojawią się także definicje pojęć związanych z grafami, które będą występować w kolejnych rozdziałach pracy. Następnie przytoczę przykłady znanych grafów, takich jak graf pełny czy graf cykliczny. W ostatniej sekcji przedstawię zastosowania grafów.

1.1 Czym są grafy?

1.2 Definicje

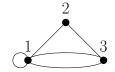
Graf ogólny, graf prosty

Graf (graf ogólny, multigraf) G jest parą (V(G), E(G)), gdzie V(G) jest skończonym, niepustym zbiorem elementów zwanych wierzchołkami, a E(G) jest skończoną rodziną nieuporządkowanych par elementów zbioru V(G) zwanych krawędziami¹ (tj. $E(G) \subseteq \{\{u,v\} : u,v \in V(G)\}$). Zbiór V(G) nazywamy zbiorem wierzchołków, a rodzinę E(G) – rodziną krawędzi grafu G; gdy nie ma możliwości pomyłki często są skracane do odpowiednio V oraz E. (Niektóre definicje nie wymagają, aby zbiory V oraz E były skończone², ale ponieważ w naszych zastosowaniach będziemy mieli do czynienia ze zbiorami skończonymi, przyjmiemy, że zbiory te są skończone). Wierzchołki $u,v \in V$ są połączone krawędzią $\{u,v\}$ (lub krócej uv), gdy $\{u,v\} \in E$.

¹Wil07, s. 20.

 $^{^{2}}$ RW08, s. 143.

Zauważmy, że taka definicja dopuszcza sytuację, w której dwa wierzchołki są połączone więcej niż jedną krawędzią (tzw. **krawędź wielokrotna**) oraz gdy wierzchołek jest połączony z samym sobą (tzw. **pętla**). Graf, który nie posiada krawędzi wielokrotnych oraz pętli nazywamy **grafem prostym**³.



Rysunek 1.1: Przykład grafu ogólnego



Rysunek 1.2: Przykład grafu prostego

Sąsiedztwo

Wierzchołki $u, v \in V$ są **sąsiednie** jeśli istnieje krawędź uv (wówczas wierzchołki u i v są **incydentne** z tą krawędzią). Dwie krawędzie są **sąsiednie**, jeśli są incydentne z tym samym wierzchołkiem.

Stopień wierzchołka $v \in V$ jest liczbą krawędzi incydentnych z v. Wierzchołek izolowany to wierzchołek stopnia 0, a wierzchołek końcowy – stopnia 1.

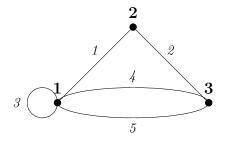
Istnieją dwie standardowe reprezentacje grafów w pamięci komputera: jako listy sąsiedztwa lub jako macierze sąsiedztwa⁴. Pierwsza z nich polega na zapamiętaniu dla każdego wierzchołka listy wierzchołków z nim sąsiadujących. Druga zakłada, że wierzchołki są ponumerowane liczbami ze zbioru $\{1,2,\ldots,n\}$ (gdzie n oznacza moc zbioru V) i opiera się na stworzeniu macierzy wymiaru $n\times n$, której wyraz o indeksach i,j jest równy liczbie krawędzi łączących wierzchołek o numerze i z wierzchołkiem o numerze j.

Innym sposobem reprezentacji grafu za pomocą macierzy jest **macierz incydencji**. Jeśli krawędzie oznakujemy liczbami ze zbioru $\{1,2,\ldots,m\}$ (gdzie m moc zbioru E), to jest to macierz o rozmiarze $n\times m$, której wyraz o indeksach i,j jest równy 1, jeśli wierzchołek z numerem i jest incydentny z krawędzią j, i jest równy 0 w przeciwnym przypadku⁵.

 $^{^{3}}$ Wil07, s. 19.

⁴BDR99, s. 29; Cor+13, s. 600.

⁵RW08, s. 27.



Rysunek 1.3

Macierz sąsiedztwa A i macierz incydencji M dla grafu z rysunku 1.3:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 2 \\ 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \qquad M = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Trasa, ścieżka, droga, cykl

Trasa w grafie G to skończony ciąg krawędzi $v_0v_1, v_1v_2 \dots v_{m-1}v_m$ (zapisywany również w postaci $v_0 \to v_1 \to \dots \to v_m$), w którym każde dwie kolejne krawędzie są albo sąsiednie, albo identyczne⁶. Trasa wyznacza ciąg wierzchołków v_0, v_1, \dots, v_m – pierwszy z nich nazywamy wierzchołkiem początkowym, a ostatni wierzchołkiem końcowym. Liczba krawędzi na trasie to długość trasy.

Ścieżka to trasa, w której wszystkie krawędzie są różne. Jeśli również wszystkie wierzchołki v_0, v_1, \ldots, v_m są różne (dopuszczając jedynie możliwość, aby wierzchołek początkowy był równy wierzchołkowi końcowemu), to ścieżka nazywana jest **drogą**. Droga (lub ścieżka) jest **zamknięta**, jeśli $v_0 = v_m$; ścieżka zamknięta, która posiada co najmniej jedną krawędź to **cykl**; droga zamknięta, która posiada co najmniej jedną krawędź to **cykl** prosty.

Jeśli istnieje ścieżka z u do v, to mówimy, że v jest osiągalny z u.

Graf skierowany

Graf skierowany, digraf (ang. directed graph) G to para (V(G), E(G)), gdzie V(G) niepusty, skończony zbiór elementów zwanych wierzchołkami, a E(G) skończony zbiór par uporządkowanych elementów ze zbioru V(G)

⁶Wil07, s. 41.

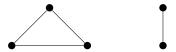
zwanych krawędziami (lub łukami 7). Digraf G jest digrafem prostym, jeśli wszystkie krawędzie są różne oraz jeśli nie posiada pętli.

Jeśli $e=(v,w)\in E(G),$ to v nazywamy **początkiem krawędzi** e, a w – **końcem krawędzi** e.

Definicje z poprzedniej podsekcji w naturalny sposób u
ogólniają się na przypadek digrafów $^8.$

Spójność

Załóżmy, że mamy dwa grafy $G_1 = (V_1, E_1)$ oraz $G_2 = (V_2, E_2)$, gdzie $V_1 \cap V_2 = \emptyset$. Wówczas **sumą** tych grafów $G_1 \cup G_2$ jest graf $G = (V_1 \cup V_2, E_1 \cup E_2)$. Graf nazywamy **spójnym**, jeśli nie można przedstawić go w postaci sumy dwóch grafów, w przeciwnym razie graf jest **niespójny**⁹. Każdy graf niespójny G możemy przedstawić jako sumę grafów spójnych, nazywanych **spójnymi składowymi** grafu G (rysunek 1.4 przedstawia graf posiadający dwie spójne składowe).



Rysunek 1.4: Przykład grafu mającego dwie spójne składowe

Niektórzy autorzy¹⁰ podają alternatywną, równoważną¹¹ definicję grafu spójnego – jest to graf, w którym każda para różnych wierzchołków jest połączona drogą.

Graf skierowany G jest **silnie spójny**, jeśli dla dowolnych dwóch wierzchołków v i w istnieje droga z v do w. Każdy digraf silnie spójny jest spójny, ale nie wszystkie digrafy spójne są silnie spójne.

Dwuspójną składową grafu G nazywamy maksymalny podzbiór krawędzi, taki że każde dwie krawędzie z tego zbioru leżą na wspólnym cyklu prostym 12 . W dwuspójnej składowej pomiędzy każdą parą wierzchołków istnieją dwie rozłączne krawędziowo drogi. Wierzchołki należące do co najmniej dwóch różnych dwuspójnych składowych nazywamy **wierzchołkami rozdzielającymi** (lub **punktami artykulacji** 13). Usunięcie wierzchołka roz-

⁷Wil07, s. 135.

⁸Wil07, s. 136.

⁹Wil07, s. 22.

¹⁰RW08, s. 342.

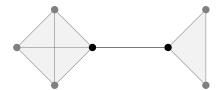
¹¹Wil07, s. 42.

 $^{^{12}}$ Cor+13, s. 634.

¹³Cor+13, s. 633.

dzielającego "rozspójnia" graf. Krawędzie, które nie należą do żadnego cyklu prostego nazywamy **mostami**. Ich usunięcie również "rozspójnia" graf.

Graf, który posiada tylko jedną dwuspójną składową nazywamy **grafem** dwuspójnym¹⁴.



Rysunek 1.5: Przykład grafu zawierającego trzy dwuspójne składowe – punkty artykulacji i mosty zostały zaznaczone na czarno.

1.3 Przykłady grafów

Graf pusty

Graf pusty to graf, którego zbiór krawędzi jest zbiorem pustym. Każdy wierzchołek grafu pustego jest wierzchołkiem izolowanym. "*Grafy puste nie są zbyt interesujące*" ¹⁵.

•

Rysunek 1.6: Przykład grafu pustego mającego cztery wierzchołki

Graf pełny

Graf pełny to graf prosty, którego każda para różnych wierzchołków jest połączona krawędzią. Graf pełny mający n wierzchołków oznacza się symbolem K_n .



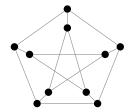
Rysunek 1.7: Przykład grafu K_4

¹⁴BDR99, s. 232.

¹⁵Wil07, s. 30.

Graf regularny

Graf regularny to graf, w którym każdy wierzchołek ma ten sam stopień. Jeśli każdy wierzchołek ma stopień r, to graf nazywa się **grafem regularnym stopnia** r (lub **grafem** r-regularnym) 16 . Przykładem grafu regularnego stopnia 3 jest **graf Petersena** przedstawiony na rysunku 1.8. Każdy graf pusty jest grafem 0-regularnym, a graf pełny K_n jest grafem regularnym stopnia n-1.



Rysunek 1.8: Graf Petersena

Graf cykliczny, graf liniowy, koło

Graf cykliczny to spójny graf regularny stopnia 2. Graf cykliczny mający n wierzchołków oznacza się symbolem C_n . Graf liniowy o n wierzchołkach (oznaczany symbolem P_n) to graf powstały przez usunięcie jednej krawędzi z C_n . tbc



Rysunek 1.9: Przykład grafu C_4

1.4 Zastosowania grafów

¹⁶Wil07, s. 31.

Wymagania

Rozdział ten zawiera wszystkie wymagania funkcjonalne, które powinna spełniać aplikacja, aby praca z grafami była możliwie przystępna i intuicyjna.

2.1 Tworzenie grafów

Podstawowym i oczywistym wymaganiem jest, aby użytkownik mógł stworzyć nowy, pusty graf skierowany oraz nieskierowany. Ponadto użytkownik powinien mieć możliwość zaimportowania istniejącego grafu oraz wygenerowania znanego grafu, np. cyklu lub grafu pełnego o zadanej ilości wierzchołków.

2.1.1 Importowanie grafów

Użytkownik powinien móc wczytać graf z komputera lub z chmury (np. Google Drive lub Dropbox) w trzech znanych formatach:

- GraphML,
- GEXF,
- JGF.

Opisy formatów znajdują się w sekcji 4.1.

2.1.2 Generowanie grafów

Użytkownik powinien mieć możliwość wygenerowania znanych grafów, dla zadanych parametrów wejściowych:

• grafu pustego,

- grafu liniowego,
- grafu cyklicznego,
- koła,
- grafu pełnego (lub turnieju dla grafów skierowanych),
- grafu pełnego dwudzielnego,
- grafu Petersena,
- drzewa (o zadanej wysokości i ilości dzieci)

Definicje i przykłady powyższych grafów znajdują się w sekcji 1.3.

Ponadto przydatnym dodatkiem w aplikacji będzie możliwość wygenerowania grafu losowego – o danej ilości wierzchołków oraz parametrem prawdopodobieństwa określającym, czy pomiędzy dwoma wierzchołkami istnieje krawędź.

2.2 Wizualizacja

Użytkownik powinien móc przesuwać widok, przybliżać i oddalać graf oraz rozmieszczać wierzchołki grafu w dowolny sposób. W aplikacji powinna istnieć możliwość zmiany układu grafu: układ oparty na oddziaływaniach (ang. force-based layout), układ siatki, układ okręgu, układ koncentryczny, układ hierarchiczny.

Użytkownik powinien być w stanie zmienić kategorię wierzchołka oraz typ krawędzi. Inne typy i kategorie powinny być oznaczone innym kolorem oraz powinna istnieć możliwość zmiany koloru.

Aplikacja powinna również dostarczać opcję wyszukiwania i filtrowania danych (np. tylko dany typ wierzchołków, wierzchołki o stopniu większym niż zadany parametr). Przydatną funkcjonalnością będzie wyświetlanie sąsiadów danego wierzchołka po najechaniu na niego kursorem myszy.

2.3 Edycja

W aplikacji powinien istnieć osobny tryb edycji. Gdy użytkownik jest w tym trybie, powinien móc dodawać oraz usuwać wierzchołki i krawędzie. Powinien być w stanie także dodawać oraz modyfikować etykiety wierzchołków i krawędzi.

Użytkownik powinien mieć możliwość zaznaczania wielu wierzchołków i krawędzi na raz. Użyteczną funkcjonalnością będzie również grupowanie (lub rozgrupowanie) zaznaczonych wierzchołków.

Aplikacja powinna wyświetlać ostatnio wykonaną akcję oraz udostępniać możliwość jej cofnięcia.

2.4 Przetwarzanie

Aplikacja powinna dawać możliwość wykonania podstawowych algorytmów na danym grafie:

- wyszukiwanie najkrótszej ścieżki pomiędzy dwoma wybranymi wierzchołkami,
- znajdowanie minimalnego drzewa rozpinającego,
- obliczanie algorytmu PageRank,
- znajdowanie (silnie) spójnych składowych oraz dwuspójnych składowych,
- znajdowanie cyklu Eulera,
- znajdowanie cyklu Hamiltona.

2.5 Eksportowanie

Użytkownik powinien mieć możliwość wyeksportowania do formatów, które zostały przedstawione w podsekcji 2.1.1.

Ponadto przydatną funkcjonalnością będzie możliwość wyeksportowania obecnego widoku do pliku graficznego, np. PNG lub JPG.

2.6 Udostępnianie grafu

W aplikacji powinna istnieć możliwość udostępniania grafu innym użytkownikom. Po wybraniu tej opcji, powinien zostać wygenerowany unikalny odnośnik do grafu. Po przejściu na ten adres (w podstawowej wersji) inni użytkownicy mogą wyświetlić i edytować graf.

Istniejące rozwiązania

W tym rozdziale przedstawię istniejące aplikacje internetowe [Sta] i desktopowe służące do tworzenia i wizualizacji grafów. Tabela 3.1 zawiera porównanie funkcjonalności opisywanych aplikacji internetowych.

3.1 Aplikacje internetowe

Graph Creator

	http://illuminations.nctm.org/Activity.aspx?id=3550			
Autor	National Council of Teachers of Mathematics			

Aplikacja pozwala tworzyć grafy skierowane i nieskierowane. Posiada możliwość kolorowania wierzchołków, wyrównania ich do siatki oraz ustawienia wag na krawędziach i etykiet w wierzchołkach. Ponadto użytkownik może wyświetlić stopnie wierzchołków oraz wyginać krawędzie. Dodatkową funkcjonalnością jest możliwość zaznaczenia kilku wierzchołków na raz.

Graph Creator nie daje możliwości eksportowania i importowania grafów. Nie można również przesuwać widoku ani oddalać oraz przybliżać grafu. Aplikacja posiada ograniczenie liczby wierzchołków – maksymalna dozwolona ilość to 52 wierzchołki.

label show degree

vertex tools

edge tools

graph explorer

Rysunek 3.1: Zrzut ekranu z aplikacji Graph Creator

Graph Online

Adres URL	http://graphonline.ru/en/
Autor	Unick-soft

Aplikacja również daje możliwość stworzenia grafów zarówno skierowanych jak i nieskierowanych. Podobnie jak poprzednia aplikacja pozwala na zmianę etykiet wierzchołków, nadanie wag krawędziom oraz na wyświetlenie stopnia wierzchołków. Ponadto użytkownik ma możliwość przesuwania widoku oraz jego przybliżania i oddalania. Dodatkowo *Graph Online* pozwala zapisać graf jako macierz sąsiedztwa lub incydencji oraz wczytać graf zapisany w takiej postaci. Użytkownik może również zapisać graf na serwerze – po zapisaniu wyświetlany jest ogólnodostępny adres URL do grafu. Ciekawą funkcjonalnością jest eksport grafu do obrazka (plik PNG).

Graph Online posiada możliwość wykonania podstawowych algorytmów na grafie, takich jak: znajdowanie najkrótszej ścieżki pomiędzy dwoma wierz-

chołkami, znajdowanie cyklu Eulera, znajdowanie spójnych składowych, znajdowanie minimalnego drzewa rozpinającego.

W przeciwieństwie do poprzedniej aplikacji nie mamy możliwości kolorowania wierzchołków, zaznaczania kilku wierzchołków na raz oraz wyginania krawędzi. Maksymalna dozwolona ilość wierzchołków to 299.

♣ Connect vertexes
♣ Algorithms → ★ Remove object

Click on the object to remove

Rysunek 3.2: Zrzut ekranu z aplikacji Graph Online

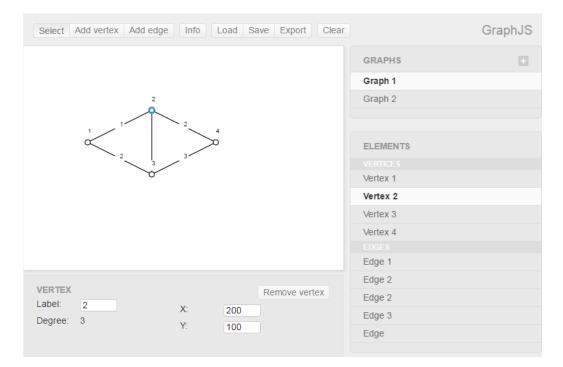
GraphJS

Adres URL	https://dl.dropboxusercontent.com/u/4189520/GraphJS/
	graphjs.html
Autor	David Kofoed Wind

Aplikacja pozwala na tworzenie grafów nieskierowanych. Podobnie jak w poprzednich aplikacjach możemy nadawać etykiety wierzchołkom i krawędziom. Niespotykaną funkcjonalnością jest możliwość stworzenia kilku grafów i przełączania się pomiędzy nimi oraz możliwość eksportu grafu do formatu LATEX (pakiet TikZ). Ponadto użytkownik ma możliwość eksportu do własnego formatu JSON oraz importu grafu z tego formatu. Aplikacja posiada funkcjonalność zaznaczania wielu wierzchołków na raz.

W *GraphJS* nie ma możliwości przesuwania widoku oraz przybliżania i oddalania grafu. Nie ma również możliwości kolorowania wierzchołków oraz

wyginania krawędzi. Aplikacja zdaje się nie mieć limitu na liczbę wierzchołków – udało się wczytać graf C_{1000} jednakże dodanie kolejnego wierzchołka zajmuje około 10 sekund.



Rysunek 3.3: Zrzut ekranu z aplikacji GraphJS

Graphrel

Adres URL	https://yiboyang.github.io/graphrel/
Autor	Yibo Yang

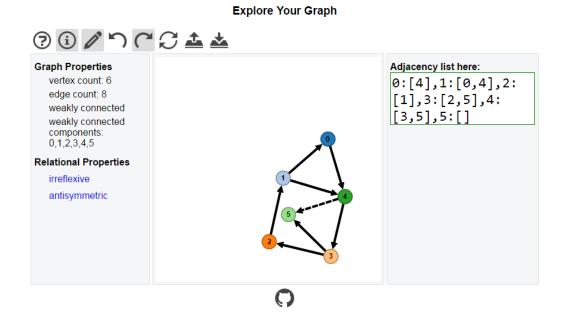
Aplikacja daje możliwość tworzenia grafów skierowanych. W przeciwieństwie do poprzednio opisywanych aplikacji posiada układ kierowany siłą (ang. force-directed layout), choć istnieje również opcja samodzielnego rozstawienia wierzchołków – poprzez przytrzymanie klawisza Ctrl. Użytkownik może zaimportować graf z formatu stworzonego przez aplikację (tablice list sąsiedztwa dla każdego wierzchołka). Bardzo przydatną i niespotykaną funkcjonalnością jest możliwość cofania oraz ponawiania ostatnich akcji.

W Graphrel nie możemy nadawać własnych etykiet na krawędziach ani w wierzchołkach, nie możemy przesuwać widoku ani zmieniać przybliżenia grafu. Nie ma również możliwości wyginania krawędzi, zaznaczania kliku

wierzchołków na raz oraz kolorowania wierzchołków. Do aplikacji udało się wczytać graf C_{100} , przy próbie wczytania C_{101} pojawia się informacja o niepoprawnym formacie.

Rysunek 3.4: Zrzut ekranu z aplikacji Graphrel

Graphrel

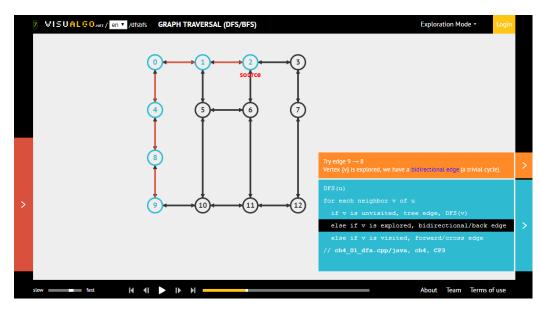


VisuAlgo

Adres URL	https://visualgo.net/en/
Autor	Dr Steven Halim

Aplikacja stworzona przez Dr Stevena Halima z National University of Singapore. Posiada możliwość tworzenia prostych grafów, jednak jej głównym celem jest wizualizacja algorytmów przez animację (nie tylko na grafach, ale również na strukturach danych). Użytkownik wraz z przebiegiem algorytmu może obserwować przebieg kodu, może zatrzymać się w dowolnym jego kroku, cofnąć się do kroku poprzedniego albo przejść do następnego.

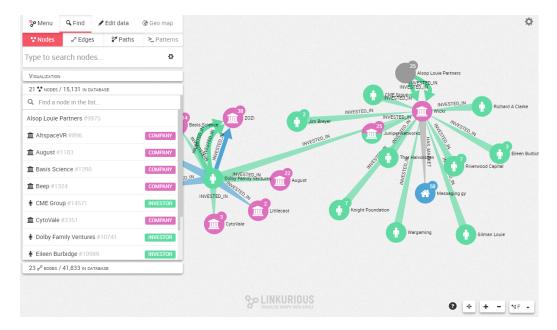
Rysunek 3.5: Zrzut ekranu z aplikacji VisuAlgo



Linkurious

Adres URL http://linkurio.us
Autor Linkurious

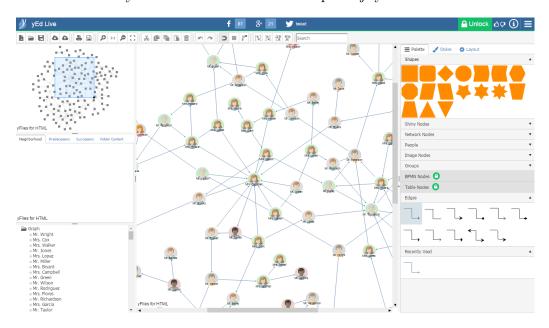
Rysunek 3.6: Zrzut ekranu z aplikacji Linkurious



yEd Live

Adres URL https://www.yworks.com/yed-live/ Autor yWorks

Rysunek 3.7: Zrzut ekranu z aplikacji yEd Live



Tablica 3.1: Porównanie aplikacji Graph Creator, Graph Online, GraphJS i Graphrel

	Graph Grader	Graph Onlino	Significant of the state of the	Graphie)
graf nieskierowany	✓	✓	✓	_
graf skierowany	√	✓	_	✓
etykiety na krawędziach	√	✓	✓	_
etykiety w wierzchołkach	√	✓	✓	_
kolorowanie wierzchołków	√	_	_	_
wyginanie krawędzi	√	=	_	-
zaznaczanie kilku wierzchołków	√	=	√	_
przesuwanie widoku	_	✓	_	-
przybliżanie/oddalanie	_	✓	_	_
zapisywanie/wczytywanie	_	\checkmark^1	\checkmark^2	√ 3

 $^{^1}$ jako macierz sąsiedztwa lub jako obrazek 2 własny format <code>JSON</code> lub jako <code>L&T</code>EX

Aplikacje desktopowe 3.2

Gephi

https://gephi.org/

GraphTea

http://www.graphtheorysoftware.com/

Cytoscape

http://www.cytoscape.org/

yEd Graph Editor

https://www.yworks.com

³ własny format (listy sąsiedztwa)

Analiza

4.1 Formaty zapisu grafów

Istnieje wiele formatów służących do opisu grafów. Do najpopularniejszych należą [MB04; Gep]

- GraphML Graph Markup Language
- GEXF Graph Exchange XML Format
- JGF JSON Graph Format
- DOT format programu Graphviz
- GML Graph Modeling Language
- DGML Directed Graph Markup Language
- XGMML eXtensible Graph Markup and Modeling Language

Graph Markup Language (GraphML)

Listing 4.1: Przykład grafu w formacie GraphML

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
<graphml xmlns="http://graphml.graphdrawing.org/xmlns"
    xmlns:xsi="http://www.w3.org/2001/XMLSchema-instance"
    xsi:schemaLocation="http://graphml.graphdrawing.org/xmlns
    http://graphml.graphdrawing.org/xmlns/1.0/graphml.xsd">
    <graph id="G" edgedefault="undirected">
        <node id="1"/>
        <node id="2"/>
        <edge source="1" target="2"/>
        </graph>
</graphml>
```

Graph Exchange XML Format (GEXF)

Listing 4.2: Przykład grafu w formacie GEXF

JSON Graph Format (JGF)

Listing 4.3: Przykład grafu w formacie JGF

DOT Graphviz

Listing 4.4: Przykład grafu w formacie DOT

```
graph graphname {
    a -- b -- c;
    b -- d;
}
```

4.2 Biblioteki do wizualizacji grafów w Java-Script

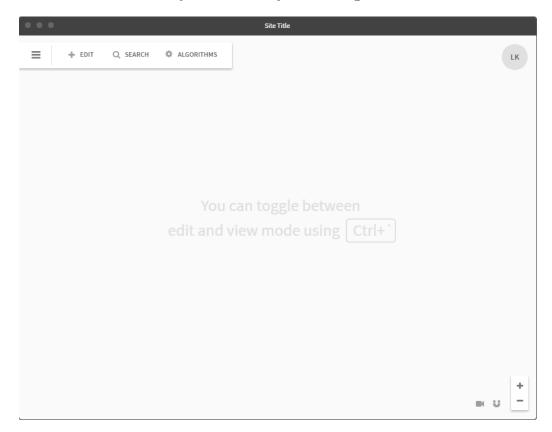
	Cytoscape.js	Sigma	VivaGraphJS
Licencja	MIT	MIT	BSD 3
Rozmiar	294	112,9	60,4
Renderowanie			
SVG	•	tak	•
HTML5 Canvas	•	tak	•
WebGL Canvas	•	tak	•
Obsługiwane formaty	•	•	•
Rozszerzalność	•	•	•
•	•	•	•

- 4.2.1 Cytoscape.js
- 4.2.2 sigma.js
- 4.2.3 VivaGraph.js
- 4.2.4 Linkurious.js
- 4.3 Grafowe bazy danych

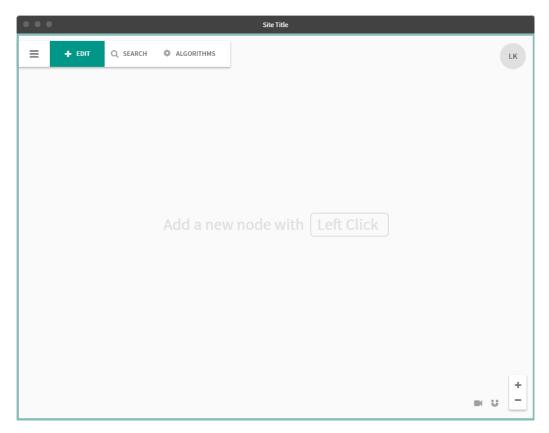
Projekt

5.1 Interfejs użytkownika

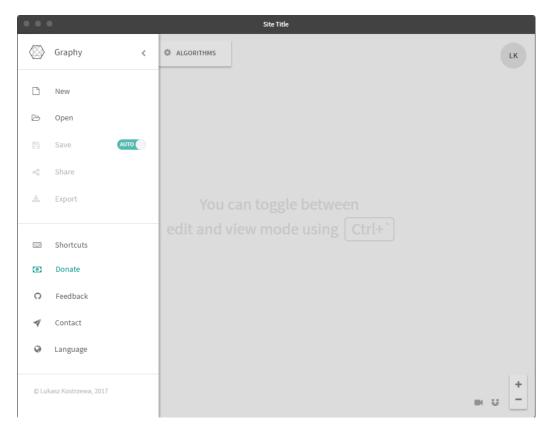
Rysunek 5.1: Tryb widoku grafu



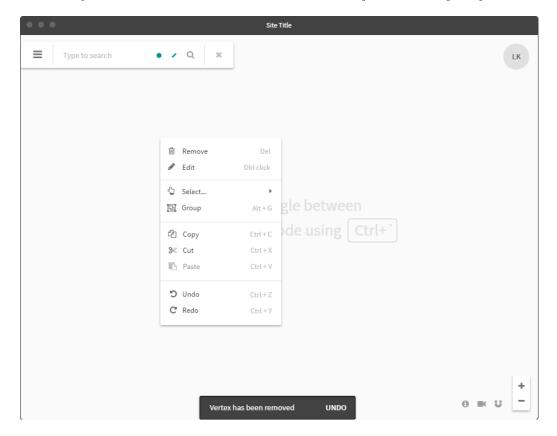
Rysunek 5.2: Tryb edycji grafu



Rysunek 5.3: Widok menu



Rysunek 5.4: Menu kontekstowe i informacja o ostatniej akcji



Rozdział 6 Implementacja

Testy

Wnioski

Dodatek A Instrukcje dla użytkowników

Dodatek B Instrukcje dla programistów

Dodatek C Użyte narzędzia

Bibliografia

- [BDR99] Lech Banachowski, Krzysztof Diks i Wojciech Rytter. *Algorytmy* i struktury danych. 2 wyd. Wydawnictwa Naukowo-Techniczne, 1999. ISBN: 83-204-2403-8.
- [HW04] Brian Hopkins i Robin Wilson. "The Truth about Königsberg". W: College Mathematics Journal 35 (maj 2004), s. 198-207. URL: https://www.maa.org/sites/default/files/pdf/upload_library/22/Polya/hopkins.pdf (term. wiz. 29.04.2017).
- [MB04] S. Mohammed i M. Bernard. Graph File Formats. Spraw. tech. Mona, Kingston, Jamajka: Department of Mathematics and Computer Science, The University of the West Indies, 2004. URL: http://www2.sta.uwi.edu/~mbernard/research_files/fileformats.pdf (term. wiz. 29.04.2017).
- [Wil07] Robin J. Wilson. Wprowadzenie do teorii grafów. 2 wyd. Wydawnictwo Naukowe PWN, 2007. ISBN: 978-83-01-15066-2.
- [RW08] Kenneth A. Ross i Charles R.B. Wright. *Matematyka dyskretna*. 5 wyd. Wydawnictwo Naukowe PWN, 2008. ISBN: 978-83-01-14380-0.
- [Cor+13] Thomas H. Cormen i in. Wprowadzenie do algorytmów. 7 wyd. Warszawa: Wydawnictwo Naukowe PWN, 2013. ISBN: 978-83-01-16911-4.
- [Gep] Gephi. Supported Graph Formats. The Gephi Consortium. URL: https://gephi.org/users/supported-graph-formats/(term. wiz. 29.04.2017).
- [Sta] Mathematics StackExchange. Online tool for making graphs (vertices and edges). Stack Overflow. URL: https://math.stackexchange.com/questions/13841/online-tool-for-making-graphs-vertices-and-edges (term. wiz. 02.05.2017).