TASS - Projekt 1

Bartosz Latosek

Listopad 2024

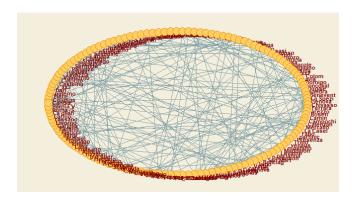
1 Projekt A

Za pomocą Pajeka należy dokonać analizy grafu "małego", tj. o rozmiarze umożliwiającym wykorzystanie standardowych algorytmów wizualizacji i grupowania.

Zbiór danych = 310790~%~7 = 4 - Sieć energetyczna Włoch.

Uzyskana w programie Pajek wizualizacja sieci:

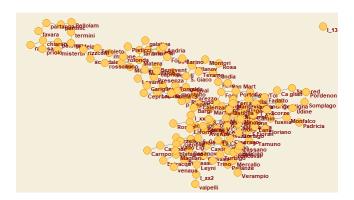
Draw > Network > Layout > Circular > Original



Rysunek 1: Wizualizacja sieci energetycznej Włoch

Schemat sieci wraz ze stopniami wierzchołków:

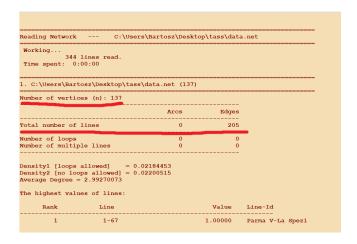
Draw > Network > Layout > Energy > Kawada-Kamai > SeparateComponents



Rysunek 2: Schemat sieci energetycznej Włoch wraz ze stopniami wierzchołków

1.1 Zbadaj, jaki jest rząd i rozmiar całej sieci, a następnie wyodrębnij największą składową spójną, zbadaj jej rząd i rozmiar

Aby uzyskać te informacje należy użyć funkcji $Info\ Network$ a następnie podać arbitralny zakres uwzględniający wzystkie węzły. W moim przypadku było to 0 - 1000. Uzyskany rząd sieci to 137 a jej rozmiar to 205.



Rysunek 3: Logi uzyskane za pomocą funkcji *Info Network*

W celu wyznaczenia największej składowej spójnej należy posłużyć się funkcją:

Network > Createpartition > Components > Strong

Uzyskana składowa spójna ma 1 węzeł mniej niż cała sieć, a więc jej rząd wynosi **136**. Rozmiar pozostaje bez zmian i wynosi **205**.

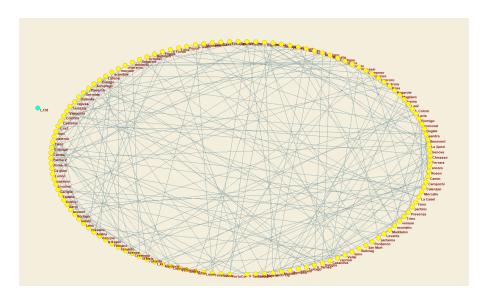
```
Strong Components

Working...
Number of components: 2
Size of the largest component: 136 vertices (99.270%).
Time spent: 0:00:00
```

Rysunek 4: Logi uzyskane po wyznaczeniu największej składowej spójnej

1.2 Wykreśl największą składową spójną i skomentuj wynik

Do wykreślenia największej składowej spójnej utworzyłem ją jeszcze raz, analogicznie do poprzedniego podpunktu. Następnie po zaznaczeniu pola wyboru odpowiadającego partycji i namalowaniu jej, uzyskałem poniższy schemat:



Rysunek 5: Wykres największej składowej wspólnej

Na powyższym rysunku widać, że tylko jeden węzeł (po lewej stronie) nie jest połączony z żadnym innym węzłem a więc stanowi oddzielną partycję.

1.3 Przeprowadź grupowanie metodą Warda z metryką d1 (odległość dwóch węzłów to liczba sąsiadów połączonych tylko z jednym z nich)

W celu wykonania zadania przeprowadzono następujące działania:

 $Cluster > Create\ Complete\ Cluster > Wybrano\ 137$ - $liczbe\ wezłów$

Następnie, w celu uzyskania dendrogramu:

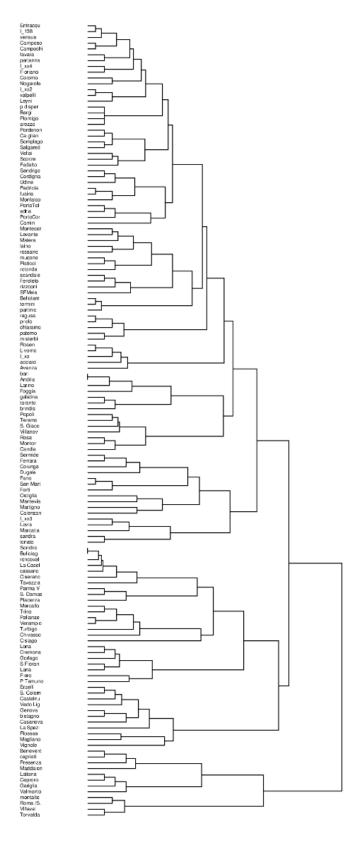
 $Operations > Network + Cluster > Dissimilarity > Network \ based > d1 > All$

Uzyskany plik .eps został następnie zapisany.

1.4 Wykreśl dendrogram i zaproponuj cięcie

Wykreślony plik .eps (za pomocą serwisu online) wygląda następująco:

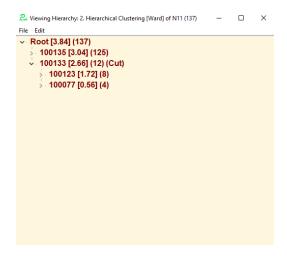




Rysunek 6: Dendrogram sieci

Patrząc na powyższy wykres, najbardziej wyróżnia się węzeł *Csiago*, który ma najwyższy rząd wśród wszystkich węzłów w sieci. W celu wyznaczenia optymalnego miejsca przecięcia można byłoby przeanalizować współczynniki niespójności (ang. *inconsistency*) ale dla uproszczenia przyjmę, że powyższy dendrogram podzielę na 2 grupy, które są ze sobą najmniej połączone. Na dendrogramie obrazowane są one najbardziej wysuniętą na prawo "klamrą".

Cięcia dokonano za pomocą widoku hierarchii:

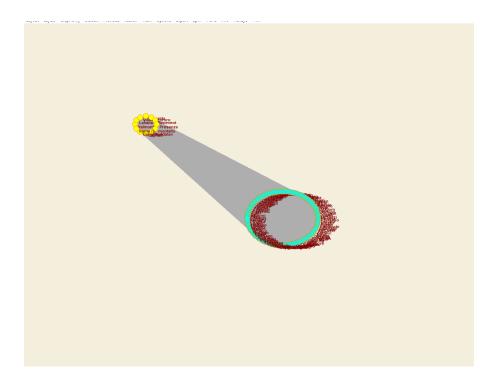


Rysunek 7: Widok hierarchii

1.5 Wykreśl wyodrębnione grupy

W celu uzyskania obrazu przedstawiającego wykreślone grupy wykonano szereg następujących operacji:

 $Draw > Network + First\ Partition > Layout > Circular > Using\ Partition > Different\ centers$



Rysunek 8: Wykreślone grupy

2 Projekt B

Za pomocą networkx należy zbadać występowanie w większym grafie wybranych zjawisk charakterystycznych dla sieci złożonych.

Zbiór danych = 310790 % 6 = 2 - Sieć połączeń lotniczych.

Analiza została wykonana przy pomocy *Jupyter Notebook* z wykorzystaniem biblioteki do analizy sieci - *networkx*.

2.1 Zbadaj jaki jest rząd i rozmiar całej sieci: pierwotnej oraz po usunięciu pętli i duplikatów krawędzi

Wykorzystując bibliotek
ę networkx języka Python oraz następujący kod, załadowano d
ane do dwóch różnych rodzajów grafów:

Rysunek 9: Kod źródłowy ładujące dane do grafów

Uzyskano następujące wyniki:

```
MultiGraph Network Info:
 - Number of nodes: 3425
 - Number of edges: 19256
 - Average degree: 11.2444
 - Is directed: False
 - Is multigraph: False
Graph Network Info:
 - Number of nodes: 3425
 - Number of edges: 19256
 - Average degree: 11.2444
 - Is directed: False
 - Is multigraph: False
   Zatem rząd sieci pierwotnej to 3425 a jej rozmiar to 19256.
   Następnie, za pomocą funkcji:
nx.number_of_selfloops(multigraph_network)
   zbadano liczbę pętli w obydwu grafach i uzyskano następujące wyniki:
    MultiGraph selfloops
    Graph selfloops
   W celu usunięcia pętli i zduplikowanych krawędzi wykorzystano następującą funkcję:
graph_network.remove_edges_from(nx.selfloop_edges(graph_network))
   w wyniku czego otrzymano sieć o następujących właściwościach:
```

```
Graph Network Info:

- Number of nodes: 3425

- Number of edges: 19256

- Average degree: 11.2444

- Is directed: False

- Is multigraph: False
```

Zatem rząd sieci bez duplikatów i pętli to 3425 a jej rozmiar to 19256.

2.2 Wyodrębnij największą składową spójną, zbadaj jej rząd i rozmiar

W pierwszej kolejności należy, za pomocą funkcji:

```
nx.is_connected(graph_network)

sprawdzić, czy cały graf jest spójny (największa składowa spójna to po prostu cały graf).

Otrzymaliśmy wynik False, a więc szukamy największej składowej spójnej za pomocą poniższego kodu:

connected_components = list(nx.connected_components(graph_network))

largest_component = max(connected_components, key=len)

largest_subgraph = graph_network.subgraph(largest_component)

order = largest_subgraph.number_of_nodes()

size = largest_subgraph.number_of_edges()

W wyniku otrzymaliśmy:

Order: 3397

Size: 19230
```

zatem największa składowa spójna ma rząd 3397 i rozmiar 19230.

2.3 Wyznacz aproksymacje średniej długości ścieżki, operując na próbie losowej 100, 1000 i 10 tys. par wierzchołków

Do wyznaczenia aproksymacji średniej długości ścieżki wykorzystano poniższy kod:

Rysunek 10: Kod źródłowy do aproksymacji średniej długości ścieżki

W każdym kroku wybierane są 2 węzły z grafu (dla których istnieje ścieżka), między którymi następnie wyznaczana jest najkrótsza ścieżka. W wyniku otrzymujemy (wyniki różnią się przy każdym uruchomieniu programu):

```
Aproksymacja średniej długości ścieżki (dla 100 próbek): 3.88
Aproksymacja średniej długości ścieżki (dla 1000 próbek): 4.08
Aproksymacja średniej długości ścieżki (dla 10000 próbek): 4.10
```

2.4 Wyznacz liczbę rdzeni o największym możliwym rzędzie, o drugim możliwie największym rzędzie o trzecim możliwie największym rzędzie; jakie to są rzędy?

Za pomocą poniższego kodu wyznaczamy i sortujemy malejąco zbiór unikalnych rzędów rdzeni.

```
core_numbers = nx.core_number(largest_subgraph)
unique_cores = sorted(set(core_numbers.values()), reverse=True)
```

Rysunek 11: Kod źródłowy do znalezienia rdzeni

Następnie, za pomocą poniższego kodu wyznaczamy rząd dla 3 największych rdzeni dla grafu:

```
three_largest_cores = unique_cores[0:3]

for i, core in enumerate(three_largest_cores):
    no_nodes = sum(1 for v in core_numbers.values() if v = core)
    print(f"{i + 1}. największy rząd rdzenia [{core}], liczba wierzchołków: {no_nodes}")

    0.0s
```

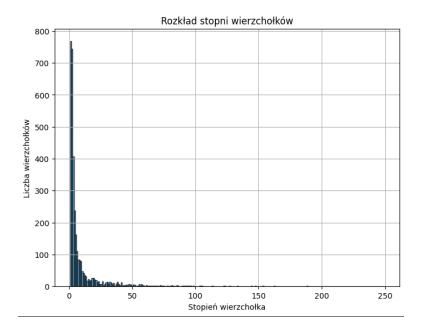
Rysunek 12: Kod źródłowy do wyznaczenia rzędów rdzeni

W wyniku otrzymujemy:

```
    największy rząd rdzenia [31], liczba wierzchołków: 93
    największy rząd rdzenia [30], liczba wierzchołków: 45
    największy rząd rdzenia [29], liczba wierzchołków: 11
```

2.5 Wykreśl rozkład stopni wierzchołków

Za pomocą biblioteki matplotlib wykreślony został następujący rozkład stopni wierzchołków:



Rysunek 13: Rozkład stopni wierzchołków

2.6 Wyznacz wykładnik rozkładu potęgowego metodą regresji dla dopełnienia dystrybuanty rozkładu stopni, dla przedziałów rozlokowanych logarytmicznie

Za pomocą poniższego kodu wyznaczamy i normalizujemy dystrybuantę rozkładu stopni a następnie narzucamy ją na przedziały rozlokowane logarytmicznie:

```
# Dystrybuanta rozkładu stopni
degrees = [graph_network.degree(n) for n in graph_network.nodes()]

degree_counts = np.bincount(degrees)
k_values = np.arange(len(degree_counts))  # stopnie k
cum_counts = np.cumsum(degree_counts[::-1])[::-1]  # dopełnienie dystrybuanty
cum_counts_normalized = cum_counts / float[[len(degrees)]]

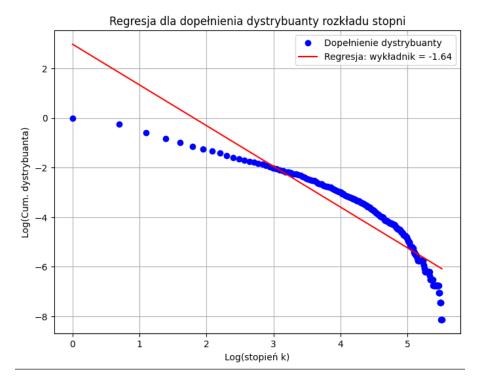
log_k = np.log(k_values[k_values > 0])  # bez log(0)
log_cum_counts = np.log(cum_counts_normalized[k_values > 0])
```

Rysunek 14: Kod służący do wyznaczenia dystrybuanty

Następnie, przy użyciu modułu *stats* biblioteki *scipy* wyznaczamy metodą regresji liniowej wykładnik rozkładu potęgowego (w tym przypadku będzie to wartość *slope*).

```
slope, intercept, r_value, p_value, std_err = st.linregress(log_k, log_cum_counts)
```

Wizualizacja działania regresji liniowej przeprowadzonej na dystrybuancie przedstawiona jest na poniższym rysunku:



Rysunek 15: Wizualizacja regresji liniowej

Wyznaczony wykładnik rozkładu potęgowego (slope) wynosi -1.64.

2.7 Wyznacz wykres Hilla

Wykres Hilla jest funkcją zależną od parametru q, który jest wykładnikiem. Indeks Hilla H(q) dla stopni wierzchołków w grafie jest definiowany jako:

$$H(q) = \frac{\sum_{k} k^{q} P(k)}{\sum_{k} P(k)}$$

gdzie:

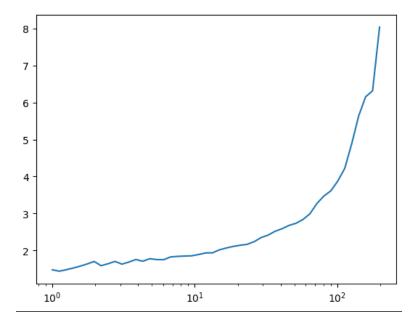
- k to stopień wierzchołka w grafie,
- \bullet P(k) to prawdopodobieństwo, czyli frakcja wierzchołków, które mają stopień równy k,
- $\bullet \ q$ to parametr, którego wartość może zmieniać się w określonym zakresie

Indeks Hilla opisuje "spójność" rozkładu stopni w grafie i jest używany do analizy rozkładów potęgowych, gdzie dla q=0 wartość H(0) jest liczbą wierzchołków, a dla q=1 uzyskujemy wartość zbliżoną do średniego stopnia wierzchołka. Wartość H(q) rośnie, gdy rozkład stopni jest bardziej równomierny.

Do wykreślenia wykresu Hilla dla zadanego grafu wykorzystana została biblioteka powerlaw:

Rysunek 16: Kod służący do wyznaczenia rozkładu stopni wierzchołków

Wykreślony wykres Hilla:



Rysunek 17: Wykres Hilla