

# Konspekt

Piotr Cholda

3 kwietnia 2018

## 1 Podstawowe pojęcia teorii grafów

### 1.1 Podstawowe definicje teorii grafów

1. Graf jako abstrakcja sieci telekomunikacyjnej lub komputerowej.
2. Matematyczny opis **grafu prostego**:
  - $G = (V, E)$  (graf jest zbiorem, ale typowo używamy reprezentacji graficznej — uwaga na związane z nią pułapki!; możliwe też inne podejście — algebraiczne),
  - $V$ : wierzchołki (*vertex*, *pl. vertices*), w praktyce sieciowej nazywane węzłami (*nodes*); rząd grafu (*order*),
  - $E$ : krawędzie (*edge*),  $e = \{v, w\} \in E$ ,  $v, w \in V$ ,  $v \neq w$ , w praktyce sieciowej nazywane łączami (*links*); rozmiar grafu (*size*),
  - wierzchołki mogą być połączone/sąsiednie (*adjacent, neighboring, connected*), natomiast wierzchołki i krawędzie — incydentne (*incident*).
3. Stopień węzła (*degree*)  $deg(v)$ :
  - $|E| = \frac{1}{2} \sum_{v \in V} deg(v)$ <sup>1</sup>,
  - średni stopień węzła:  $E[deg] = \frac{1}{|V|} \sum_{v \in V} deg(v_i) = 2 \frac{|E|}{|V|}$ ,
  - lemat o uściskach dłoni (o podawaniu rąk, *handshaking theorem*).
4. Macierze podstawowe dla tzw. algebraicznej teorii grafów: macierz sąsiedztwa (*adjacency matrix*)  $\mathbf{A} = [a_{ij}]$ ,  $deg(v_i) = \sum_{j=1}^{|V|} a_{ij}$ ; macierz incydencji (*incidence matrix*).
5. Trasa/marszruta/łańcuch w grafie (*walk*); liczba tras (o określonej długości) między węzłami w grafie może być wyliczona z macierzy  $\mathbf{A}$ .
6. Ścieżka/droga w grafie (*path*):
  - $\langle v, w \rangle$  jest  $n$ -tką wierzchołków  $\langle v = v_1, v_2, \dots, v_{n-1}, v_n = w \rangle$ , takich że  $\{v_i, v_{i+1}\}$  jest krawędzią w grafie i krawędzie nie powtarzają się,
  - długość ścieżki jako liczba krawędzi związanych z taką  $n$ -tką ( $n - 1$ ).

<sup>1</sup>Czasami tę zależność utożsamia się z lematem o uściskach dłoni.

7. Cykl (*cycle*) w grafie.
8. Odległość wierzchołków w grafie (*distance*),  $dist(i, j)$  (długość najkrótszej ścieżki między wierzchołkami, *shortest path*).
9. Średnica grafu (*diameter*),  $d(G)$  (największa odległość).
10. Podgraf (*subgraph*).
11. Spójność grafu (*connectivity*):
  - graf spójny (*connected graph*),
  - składowa spójności/komponent/klaster ((*connected*) *component*, *cluster*),
  - zbiór rozspajający (*edge partition set*), rozcięcie/przekrój rozdzielający (*edge cut*), most (*bridge*),
  - spójność (liczba spójności) krawędziowa  $\lambda(G)$  (*edge connectivity*),
  - zbiór separujący (*vertex partition set*), separator (*vertex cut*), przegub tj. wierzchołek rozspajający (*articulation point*, *cut vertex*),
  - spójność (liczba spójności) wierzchołkowa  $\kappa(G)$  (*vertex connectivity*),
  - zależność ogólna:  $\kappa(G) \leq \lambda(G) \leq deg_{\min} \leq \frac{2|E|}{|V|}$ ,
  - twierdzenia Mengersa.

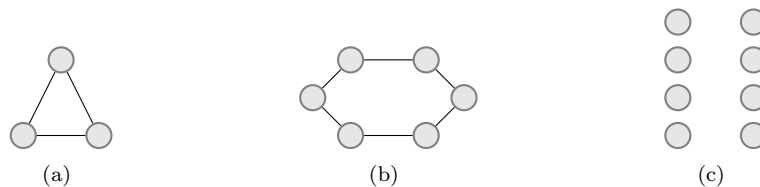
## 1.2 Wyróżnione rodzaje grafów

1. Wyróżnione typy grafów:
  - pełny (*full mesh*, *complete graph*)  $K_n$ ,
  - cykliczny (*cyclic*)  $C_n$ ,
  - liniowy (*linear*)  $P_n$ ,
  - dwudzielny (*bipartite*)  $G(V_1 \cup V_2, E)$ , graf pełny dwudzielny  $K_{n,m}$ ,
  - gwiazda (*star*)  $K_{1,n-1}$ ,
  - hiperkostka/hipersześcian (*hypercube*)  $Q_n$ .
2. Drzewo (*tree*)  $T_n$ :
  - pojęcie liścia (*leaf*, pl. *leaves*; *pendant*),
  - las (*forest*),
  - $n - 1$ : liczba krawędzi drzewa o  $n$  wierzchołkach,
  - drzewo binarne (*binary tree*), ograniczenie na średnicę drzewa binarnego.
3. Drzewo rozpinające (spinające, *spanning tree*).
4. Graf ważony (*weighted graph*),  $G = (V, E, f)$ ,  $f : E \rightarrow \mathbb{R}$ . Siła (*strength*) wężła.
5. Cykl Eulera i grafy eulerowskie, twierdzenie Eulera, mosty królewieckie.

6. Cykl Hamiltona i grafy hamiltonowskie.
7. Problem komiwojażera (*travelling salesman problem*). Problem chińskiego listonosza (*Chinese postman/route inspection problem*).
8. Graf skierowany (digraf), pojęcie łuku (*arc*),  $G = (V, A)$ ,  $A \subseteq \{(x, y) : x, y \in V, x \neq y\}$ .
9. Sieć jako digraf ważony, przepływność/przepustowość<sup>2</sup> (*capacity*), przepływ (*flow*), źródło przepływu (*source*), ujście/odpływ przepływu (*sink*), pojęcie łącza nasyconego (*saturated edge/link*).

### 1.3 Zadania

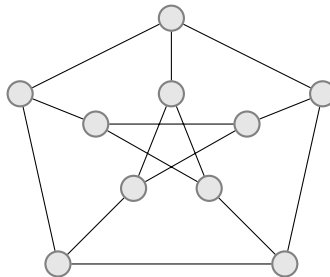
1. Które z grafów pokazanych na rysunku 1 są podgrafami grafu Petersena pokazanego na rysunku 2? Odpowiedź proszę uzasadnić na przykład umieszczając odpowiednie etykiety.



Rysunek 1: Grafy związane z zadaniem 1.

2. Jaka jest spójność krawędziowa grafu pełnego o 45 krawędziach?
3. Proszę narysować taki graf  $G$ , w którym minimalny stopień wierzchołka wynosi  $k$  i spójności spełniają następujące relacje:  $\kappa(G) < \lambda(G) < k$ .
4. Proszę narysować graf, w którym istnieje dokładnie sześć cykli. Proszę podać jego średnicę.

<sup>2</sup>W języku polskim specjaliści od teorii grafów i optymalizacji często używają tych określeń zamiennie, ale należy pamiętać, że w języku angielskim *capacity* jest właściwością interfejsu (np. przepływność bitowa), natomiast *throughput* (przepustowość) to miara chwilowej jakości działania sieci.



Rysunek 2: Graf Petersena.

Przedmiot: Matematyczne narzędzia komputerowe w zastosowaniach telekomunikacyjnych  
Prowadzący: Piotr Cholda piotr.cholda@agh.edu.pl  
Kierunek: Elektronika i Telekomunikacja  
Specjalność: Sieci i usługi  
Semestr: I sem. (letni) studiów magisterskich

5. Czy hiperkostka  $Q_3$  jest grafem dwudzielnym?
6. Czy hiperkostka  $Q_4$  jest grafem eulerowskim?
7. Czy hiperkostka  $Q_3$  jest grafem hamiltonowskim? Jeśli tak, to proszę podać sposób konstruowania cyklu hamiltonowskiego w takim grafie.
8. Jaka jest różnica wartości między spójnością wierzchołkową i spójnością krawędziową hiperkostki o 32 wierzchołkach?
9. Niech  $n$  będzie liczbą uzyskaną przez dodanie 10 do liczby reprezentowanej przez ostatnią cyfrą numeru własnego indeksu (np. dla numeru indeksu  $xxxxx5$ :  $n = 15$ ). Proszę narysować graf prosty, który ma  $n$  wierzchołków, jest grafem spójnym i nie zawiera cykli. Proszę znaleźć gęstość tego grafu. Proszę nadać etykiety  $1, \dots, n$  poszczególnym wierzchołkom. Następnie proszę zmodyfikować ten graf, dodając do niego nowe krawędzie w taki sposób, żeby macierz sąsiedztwa  $\mathbf{A}$  grafu po modyfikacji charakteryzowała się następującą właściwością:  $\forall_{j=1, \dots, n} (\mathbf{A}^2)_{jj} = X$  (wartość  $X$  proszę sobie wybrać według własnego uznania) i żeby graf zmodyfikowany też był grafem prostym.

## 1.4 Lektury

### 1.4.1 Materiał wykładu

Zagadnienia omówione w ramach tego wykładu są w dużym stopniu opisane w następującej pozycji:

- Robin J. Wilson. *Wprowadzenie do teorii grafów*. Wydawnictwo Naukowe PWN, Warszawa, 2000 (§ 1-3, § 5-7, § 9).

### 1.4.2 Bibliografia uzupełniająca

- LiYing Cui, Soundar Kumara, and Réka Albert. Complex Networks: An Engineering View. *IEEE Circuits and Systems Magazine*, 10(3):10–25, third quarter 2010: wprowadzenie podstawowych pojęć teorii grafów wraz z ich zastosowaniem w optymalizacji sieci.
- Robin J. Wilson. *Wprowadzenie do teorii grafów*. Wydawnictwo Naukowe PWN, Warszawa, 2000: zwięzłe wprowadzenie do teorii grafów.
- Piet Van Mieghem. *Graph Spectra for Complex Networks*. Cambridge University Press, Cambridge, UK, 2011: rozdziały początkowe zawierają wiele ciekawych zależności opartych na tzw. algebraicznej teorii grafów.