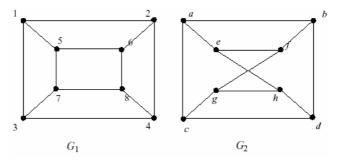
## **GRAFURI**

- 1. Să se deseneze grafurile simple şi conexe care au următoarele secvenţe de grade:
  - a. (1, 1, 2, 3, 3, 4, 4, 6)
  - b. (3, 3, 3, 3, 5, 5, 5)
  - c. (1, 2, 3, 3, 3, 4, 4)
  - d. (2, 2, 3, 3, 3, 4, 4, 4, 4)
- **2.** Desenați grafuri cu următoarele proprietăți sau demonstrați de ce astfel de grafuri nu există:
  - (i) un graf simplu cu cinci vârfuri, fiecare de grad 2
  - (ii) un graf simplu cu secvenţa de grade (3,3,3,3,4)
  - (iii) un graf simplu cu 6 muchii și secvența de grade (1,2,3,4,6)
  - (iv) un graf simplu cu 6 vârfuri și secvența de grade (2,2,2,4,5,5)
- (v) un graf simplu cu cinci vârfuri construit astfel încât fiecare vârf este incident cu cel puţin o muchie, dar nu sunt două muchii adiacente.
  - **3.** La o petrecere unii oameni au dat mâna de un număr par de ori, alţii de un număr impar de ori. Să se demonstreze că un număr par de oameni au dat mâna de un număr impar de ori.
  - **4.** Este posibil ca într-un grup de 115 persona fiecare persoană să fie prietenă cu exact alte 11 persoane?
  - 5. Se defineşte un semigraf ca fiind un graf simplu cu 2n noduri, fiecare nod având gradul n, n≥1. Poate un semigraf să aibă mai mult de o componentă conexă? Dacă da, daţi un exemplu. Dacă nu, explicaţi.
  - **6.** Să se demonstreze că într-un graf neorientat, suma pătratelor gradelor nodurilor este un număr par sau dați un contraexemplu.

- 7. Să se demonstreze că într-un graf simplu şi conex de ordin n≥2, cel puţin două noduri au acelaşi grad.
- **8.** Să se demonstreze că un graf neorientat bipartit nu poate conţine un ciclu care are un număr impar de noduri.
- **9.** Fie **G** un graf neorientat. Să se demonstreze că există un drum de la fiecare nod de grad impar la un alt nod de grad impar.
- **10.** Fie  $V = \{A, B, C, D, E, F\}$  şi  $E = \{A-F, B-D, B-E, C-D, C-E, D-E\}$  şi graful G = (V, E).
  - a) Să se deseneze graful G și să se marcheze componentele conexe.
- b) Fie graful J = ({A, B, C, D}, {D-B, C-D}). Să se deseneze graful complementar grafului **J**.
  - c) Să se demonstreze următoarea teoremă:

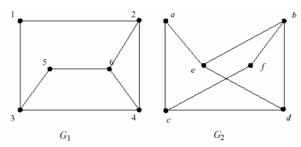
Dacă un graf neorientat **G** nu este conex, atunci complementul său este un graf conex.

- d) Reciproca teoremei de la punctul c) este adevărată? Demonstraţi.
- **11. a).** Fie G1 și G2 două grafuri izomorfe. Să se demonstreze că dacă există un ciclu de lungime **k** în graful G1, atunci există un ciclu de lungime **k** în graful G2.
  - (b) Fie următoarele grafuri:

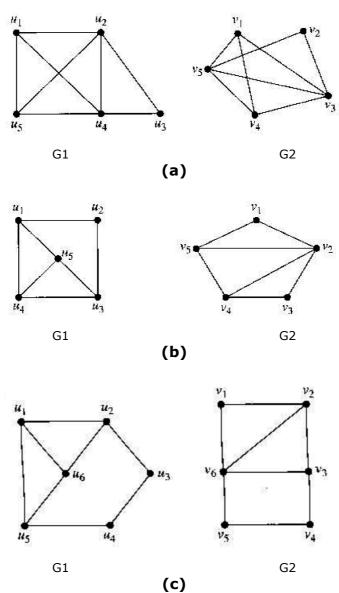


Sunt grafurile din figură izomorfe? Justificați răspunsul. Se poate obține matricea de adiacență a grafului G2 din matricea de adiacență a grafului G1? Cum? În cazul în care cele două grafuri sunt izomorfe care este bijecția asociată?

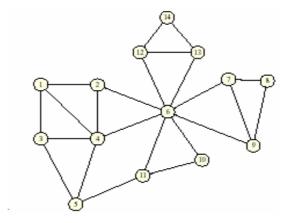
**12.** Sunt următoarele două grafuri izomorfe? Justificaţi răspunsul. Se poate obţine matricea de adiacenţă a grafului G2 din matricea de adiacenţă a grafului G1? Cum? În cazul în care cele două grafuri sunt izomorfe care este bijecţia asociată?



**13.** Sunt următoarele două grafuri izomorfe? Justificaţi răspunsul. Se poate obţine matricea de adiacenţă a grafului G2 din matricea de adiacenţă a grafului G1? Cum? În cazul în care cele două grafuri sunt izomorfe care este bijecţia asociată?



**14.** Pentru graful din figură (notat cu G = (V,E)), determinați:

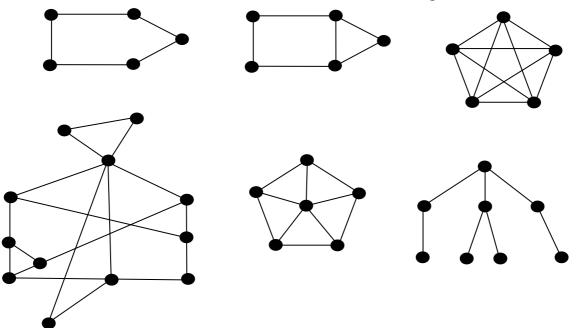


- (i) matricea de adiacență
- (iii) numărul cromatic
- (v)  $\Delta(G)$  și  $\delta(G)$
- (vii) dacă graful este hamiltonian (viii) dacă graful este eulerian
- (ii) secvenţa de grade
- (iv) ordinul și mărimea grafului
- (vi) desenaţi două subgrafuri
- **15.** Fie următoarea matrice:

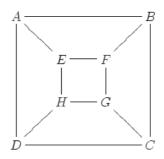
$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

- (i) Poate această matrice reprezenta matricea de adiacență a unui graf simplu neorientat? Justificați.
- (ii) Fără să desenați graful determinați secvența de grade. Cum faceți acest lucru?
- (iii) În cazul în care avem de a face cu matricea de adiacență a unui graf, câte componente conexe are acest graf? Desenaţi graful, încercuiţi şi numerotaţi componentele conexe.
  - (iv) Determinați ordinul și mărimea grafului.
  - (v) Care este gradul maxim şi gradul minim?
  - (vi) Câte vârfuri pendante și câte vârfuri izolate are graful?
  - (vii) Determinați numărul cromatic al grafului.
  - (viii) Care este mărimea grafului complet de ordin 6?

**16.** Să se determine numărul cromatic al următoarelor grafuri:



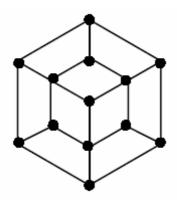
**17.** Fie graful din figură:



- (i) Determinați secvența de grade a grafului.
- (ii) Este graful bipartit? De ce?
- (iii) Desenați suggraful grafului dat determinat de vârfurile {E, F, B, C, G}
- (iv) Desenaţi graful complementar
- (v) Scrieți matricea de adiacență a grafului.
- (vi) Este graful hamiltonian. Justificaţi şi în caz afirmativ indicaţi un circuit hamiltonian.
  - (vii) Este graful eulerian? Justificaţi şi în caz afirmativ indicaţi un circuit eulerian.
- **18.** Care este numărul cromatic al grafului  $C_n$  (graful circuit de ordin n)?
- 19. Calul pe o tablă de şah.

Un cal aflat pe poziția (x,y) pe o tablă de şah se poate muta pe una din pozițiile  $(x\pm 2,y\pm 1)$  sau  $(x\pm 1,y\pm 2)$ , dacă aceste poziții există. Turneul unui cal este o secvență de mutări pornind dintr-o anumită poziție şi vizitând fiecare pătrat o singură dată. Turneul unui cal se numește reentrant dacă există o mișcare legală care să permită aducerea calului de pe ultima poziție pe prima (se închidă un circuit). Putem modela turneul unui cal folosind un graf care are ca vârfuri pătratele de pe tabla de şah și ca muchii mutările posibile ale calului.

- **a.** Să se arate că determinarea unui turneu reentrant pe o tablă de şah de dimensiuni  $m \times n$  este echivalentă cu determinarea unui circuit hamiltonian în graful respectiv.
- **b.** Să se arate că graful reprezentând mişcările permise ale unui cal pe o tablă de şah de dimensiuni  $m \times n$  este un graf bipartit indiferent de valorile lui m şi n.
- **c.** Să se demonstreze că nu există un turneu reentrant pe o tablă de şah de dimensiuni  $m \times n$ , cu m şi n numere impare.
- **20.** a. Este posibil pentru un cal de pe o tablă de şah să fie mutat astfel încât fiecare mişcare să fie făcută o singură dată?
  - b. Dar pentru un turn?
- **21.** a. Fie G = (V,E) un graf bipartit cu un număr impar de vârfuri. Să se demonstreze că graful G nu este graf hamiltonian.
  - b. Să se demonstreze că graful de mai jos nu este hamiltonian.



c. Fie o tablă de şah de dimensiuni  $n \times n$ , n număr impar. Să se demonstreze că un cal nu poate fi mutat pe această tablă de şah astfel încât să viziteze toate pătratele şi să revină (printr-o mutare permisă0 în poziția de start.

**22.** Într-o sesiune de examene 15 studenți (notați cu A ... O) trebuie să susțină 6 examene (E<sub>1</sub>, E<sub>2</sub>, E<sub>3</sub>, E<sub>4</sub>, E<sub>5</sub>, E<sub>6</sub>) astfel:

$$E_1 = \{B, C, M, N, G, J\} \qquad \qquad E_2 = \{A, B, G, O\} \qquad \qquad E_3 = \{A, C, D, E, I\}$$

$$E_4 = \{D, O, L, K, H\}$$
  $E_5 = \{M, E, F, L, I\}$   $E_6 = \{N, F, K, H, J\}$ 

Fiecare examen se desfășoară pe durata unei zile. Care este numărul minim de zile necesar pentru programarea celor 6 examene astfel încât fiecare student să poată susţine toate examenele care-l interesează (nici un student să nu aibă suprapuse examene)? Justificaţi răspunsul.

Există examene care pot fi programate în aceeași zi? Care și de ce?

**23.** Într-un departament al unei universități americane există şase comitete care trebuie să se întâlnească lunar. Aceste comitete sunt: C<sub>1</sub>, C<sub>2</sub>, C<sub>3</sub>, C<sub>4</sub>, C<sub>5</sub>, C<sub>6</sub>. Componența acestor comitete este următoarea:

$$C_1 = \{A, M, K\}$$
  $C_2 = \{M, L, R\}$   $C_3 = \{A, R, K\}$ 

$$C_4 = \{L, R, K\}$$
  $C_5 = \{A, M\}$   $C_6 = \{M, R, K\}$ 

Care este numărul minim de zile în care se pot întruni cele şase comitete, fără ca să existe suprapuneri de activitate pentru nici unul din membrii comisiilor? Justificaţi răspunsul.

Există comitete care își pot desfășura activitatea în aceeași zi? Care comitete și de ce?

- **24.** Un turist **T** ajunge în orașul **O** cu trenul (deci la gară) și trebuie să plece mai departe cu avionul (de la aeroport). În afară de aceste două obiective, în oraș mai există alte patru obiective interesante. Ceea ce a făcut faima acestui oraș sunt însă străzile sale care leagă cele șase obiective astfel încât turistul nostru își propune să le parcurgă pe toate, fără a trece însă de două ori pe aceeași stradă.. Notăm cele șase obiective cu A, B, C, D, E, F. Turistul nostru nu are harta întregului oraș, dar știe că din A poate ajunge la B și F; din B la C, D și E; din C la D, E și F; din D la F și din E la F.
- a) Este posibilă parcurgerea tuturor străzilor din oraș? Care este itinerarul turistului prin oraș în acest caz și care din cele 6 obiective este gara și care este aeroportul? Justificarea se face pe baza teoriei grafurilor. Cum?

- b) Este posibil ca turistul nostru să plece de la gară (stabilită la punctul a) și să viziteze fiecare obiectiv din oraș o singură dată? Care sunt străzile parcurse de turist? Justificați răspunsul folosind noțiunile de teoria grafurilor învățate.
  - **25.** (a) Fie n un întreg,  $n \ge 3$ . Arătaţi că un graf simplu cu n 2 vârfuri are cel mult  $\frac{1}{2}(n^2 5n + 6)$  muchii.
- **(b)** Fie un graf conex simplu de ordin n, cu  $n \ge 3$  și fie  $\boldsymbol{v}$  și  $\boldsymbol{w}$  vârfuri ale lui  $\boldsymbol{G}$  care nu sunt adiacente.
  - (i) Arătaţi că graful  $G_1$ , format din graful G prin îndepărtarea vârfurilor v şi v şi a tuturor muchiilor incidente lor, are exact  $|E(G)| (d_G(v) + d_G(w))$  muchii.
  - (ii) Folosiţi punctele (a) şi (b)(i) pentru a demonstra că:  $d_G(v) + d_G(w) \ge \left| E(G) \right| \frac{1}{2} \left( n^2 5n + 6 \right)$ 
    - (iii) Să presupunem că  $|E(G)| \ge \frac{1}{2}(n^2 3n + 6)$ . Arătaţi că  $d_G(v) + d_G(w) \ge n$ .
- (c) Se poate trage concluzia, bazată pe o anumită teoremă din curs (care?) că dacă  ${\bf G}$  este un graf simplu conex cu  $n \ge 3$  vârfuri și  $\left| E(G) \right| \ge \frac{1}{2} \left( n^2 3n + 6 \right)$ , atunci  ${\bf G}$  este hamiltonian?
- **26.** Stabiliți valoarea de adevăr a următoarelor propoziții. Pentru fiecare din ele dați un contraexemplu sau o demonstrație:
- (a) Dacă  $G_1$  și  $G_2$  sunt subgrafuri ale unui graf G cu  $V(G_1) \cap V(G_2) = \emptyset$  atunci  $E(G_1) \cap E(G_2) = \emptyset$ .
- **(b)** Dacă  $G_1$  și  $G_2$  sunt subgrafuri ale unui graf G cu  $V(G_1) \cap V(G_2) = \emptyset$  atunci G este neconex.
- **27.** Câte canale TV diferite sunt necesare pentru şase staţii de emisie situate la distanţele date în tabelul următor ştiind că două staţii de emisie nu pot folosi acelaşi canal dacă ele se găsesc la o distanţă mai mică de 150 km.

	1	2	3	4	5	6
1		85	175	200	50	100
2	85		125	175	100	160
3	175	125		100	200	250

		U		U
MATE	MAT]	CA I	DISCR	ETA

**Laborator Nr. 12** 

4	200	175	100		210	220
5	50	100	200	210		100
6	100	160	250	220	100	

**28.** Într-o buclă a unui program scris în limbajul **C** apar şapte variabile. Variabilele şi paşii în timpul cărora variabilele trebuie memorate sunt:

Variabila t: paşii de la 1 la 6

Variabile *u*: pasul 2

Variabile v: paşii de la 2 la 4

Variabila w: paşii 1, 3, 5

Variabila x: paşii 1 şi 6

Variabila y: paşii de la 3 la 6

Variabile z: paşii 4 şi 5.

Câte registre index sunt necesare pentru stocarea variabilelor din buclă?

**29.** O grădină zoologică vrea să amenajeze habitate naturale pentru animalele pe care le deţine. Din nefericire, unele animale vor fi mâncate de altele, dacă acestea din urmă ajung în preajma primelor. Cum poate fi folosit un graf pentru modelarea amplasării animalelor şi cum poate fi folosită colorarea vârfurilor grafului obţinut pentru a determina care animale pot fi puse în ac4laşi habitate şi care nu.

Care este numărul minim de habitate care trebuie amenajate?