

Дискретне математичке структуре

Владимир Балтић

Елементи Теорије  
графова

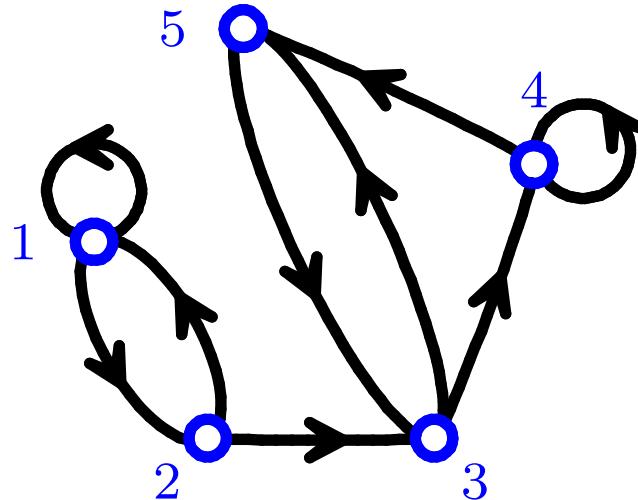
**Дефиниција 1.** Граф  $G$  је уређен пар  $(V, \varrho)$ , где је  $V$  непразан скуп и  $\varrho$  бинарна релација на  $V$ .

Елементи скупа  $V$  се зову **чворови**, (енг. *vertex*, мн. *vertices*), а елементи скупа  $\varrho$  **гране** (енг. *edge*) графа  $G$ .

**Пример 1.** Граф  $G = (V, \varrho)$  задат релацијом

$$\varrho = \{(1,1), (1,2), (2,1), (2,3), (3,4), (3,5), (4,4), (4,5), (5,3)\}$$

на скупу  $V = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ .



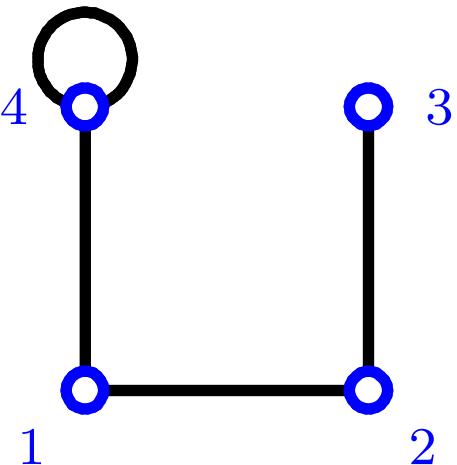
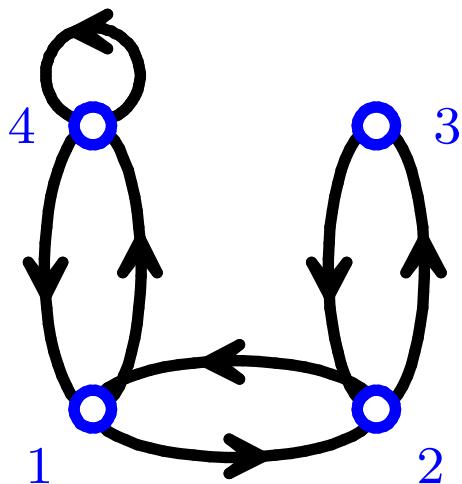
**Дефиниција 2.** *Неоријентисани граф*  $G$  је уређен пар  $(V, E)$ , где је  $V$  непразан скуп, а  $E \subseteq \{\{u, v\} \mid u, v \in V\}$ .

Елементи скупа  $V$  се зову *чворови*, а елементи скупа  $E$  *гране* неоријентисаног графа  $G$ .

**Пример 2.** Граф  $(V, \varrho)$  задат релацијом

$$\varrho = \{(1,2), (1,4), (2,1), (2,3), (3,2), (4,1), (4,4)\}$$

на скупу  $V = \{1, 2, 3, 4\}$ .



**Дефиниција 3.** Два чвора  $u$  и  $v$  неоријентисаног графа  $(V, E)$ , су *суседна* ако постоји грана  $e = \{u, v\} \in E$ . За чворове  $u$  и  $v$  кажемо да су *крајње тачке* гране  $e$ . За чвор  $u$  и грану  $e$  (односно чвор  $v$  и грану  $e$ ) кажемо да су *инцидентни* и да се грана  $e$  *стиче* у чвору  $u$  (односно  $v$ ). Две гране су *суседне* ако се стичу у истом чвору.

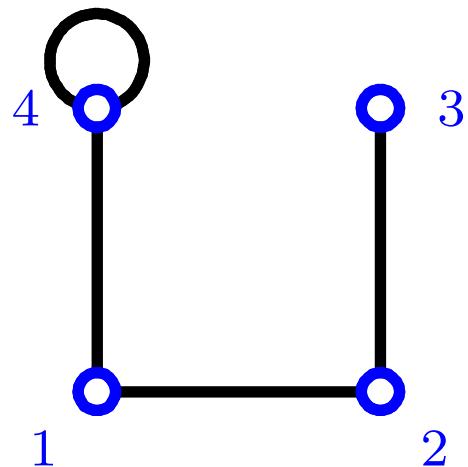
**Дефиниција 4.** Број грана које се стичу у чвору  $v$  зове се *степен чвора*  $v$  (енг. *degree*) и означава се са  $d(v)$ .

Чвор  $v$  који нема суседних чвррова, тј. за који је  $d(v) = 0$ , називамо *изолован чвор*.

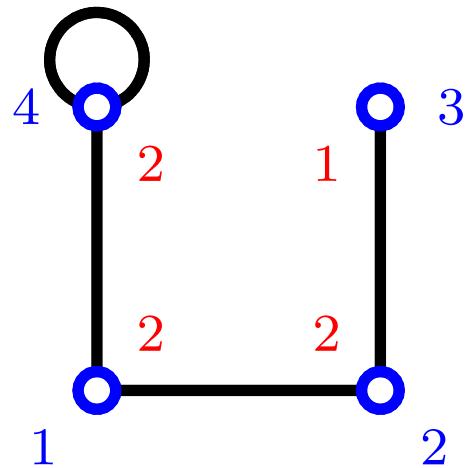
Граф  $G$  је *регуларан* ако су степени свих његових чвррова једнаки.

**Пример 3.** Одредити степене свих чвррова  
графа  $G$ .

Да ли је граф  $G$  регуларан?



**Пример 3.** Одредити степене свих чвррова  
графа  $G$ . Да ли је граф  $G$  регуларан?



$$d(1) = 2, \quad d(2) = 2, \quad d(3) = 1 \text{ и } d(4) = 2.$$

$G$  НИЈЕ регуларан.

**Дефиниција 5.** За грану  $e = (u, v)$  ориј. графа  $(V, \varrho)$  кажемо да *води* из чвора  $u$  у чвор  $v$  ( $e$  *излази* из чвора  $u$ , а *улази* у чвор  $v$ ).

*Улазни степен*  $d^-(v)$  чвора  $v$  је број грана које улазе у  $v$ .

*Излазни степен*  $d^+(v)$  чвора  $v$  је број грана које излазе из  $v$ .

*Улазни скуп*  $I(v)$  чвора  $v$  је скуп чвррова из којих води грана у  $v$ , тј.  $I(v) = \{x \mid (x, v) \in \varrho\}$ .

*Излазни скуп*  $O(v)$  чвора  $v$  је скуп чвррова у које води грана из  $v$ , тј.  $O(v) = \{x \mid (v, x) \in E\}$ .

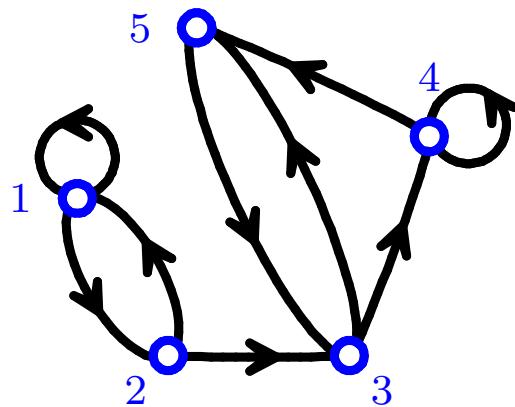
Петља је грана која и улази и излази из чвора.

**Напомена.** Важи

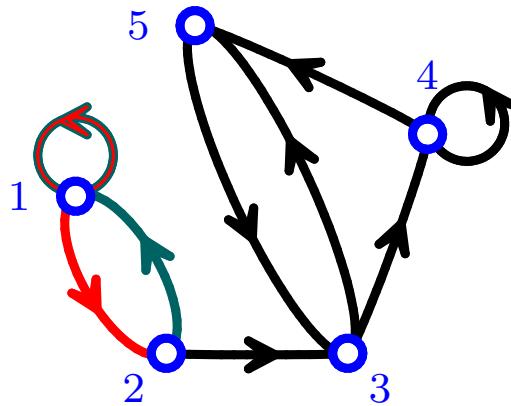
$$d^-(v) = |I(v)| \quad \text{и} \quad d^+(v) = |O(v)|.$$

## Пример 4.

Одредити  $d^-(v)$  и  $d^+(v)$ , као и  $I(v)$  и  $O(v)$  за сваки чвр  $v$  графа:



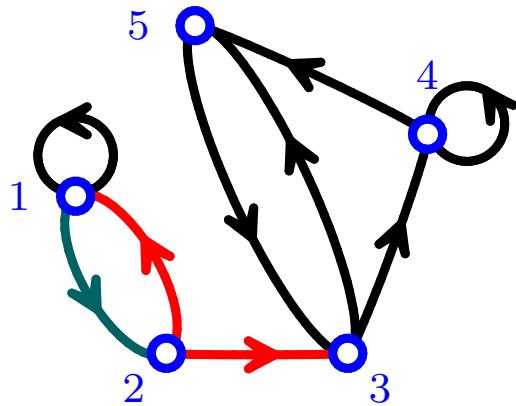
Пример 4.



$$I(1) = \{1, 2\} \quad \Rightarrow \quad d^-(1) = 2,$$

$$O(1) = \{1, 2\} \quad \Rightarrow \quad d^+(1) = 2.$$

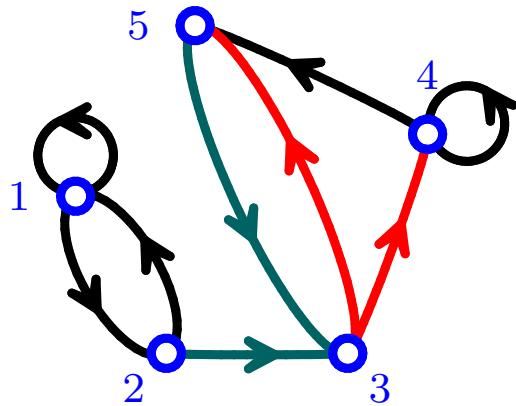
Пример 4.



$$I(2) = \{1\} \quad \Rightarrow \quad d^-(2) = 1,$$

$$O(2) = \{1, 3\} \quad \Rightarrow \quad d^+(2) = 2.$$

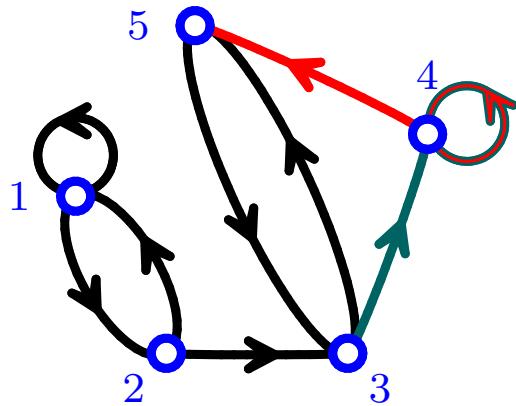
Пример 4.



$$I(3) = \{2, 5\} \quad \Rightarrow \quad d^-(3) = 2,$$

$$O(3) = \{4, 5\} \quad \Rightarrow \quad d^+(3) = 2.$$

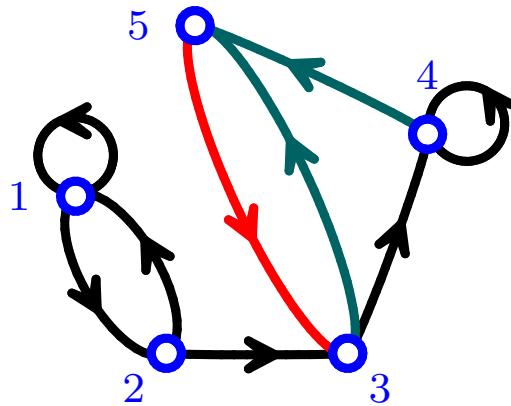
Пример 4.



$$I(4) = \{3, 4\} \quad \Rightarrow \quad d^-(4) = 2,$$

$$O(4) = \{4, 5\} \quad \Rightarrow \quad d^+(4) = 2.$$

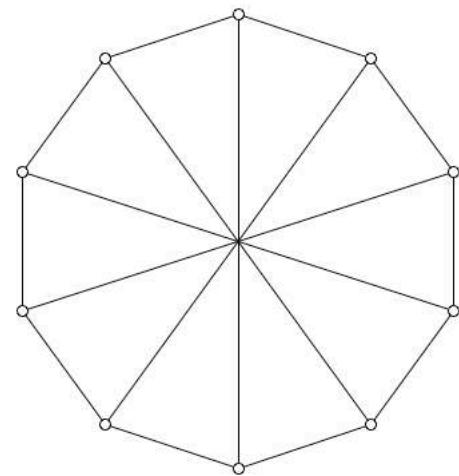
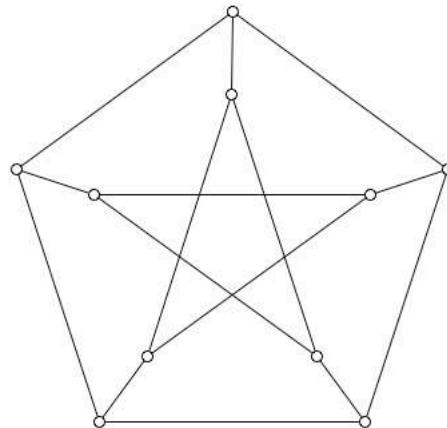
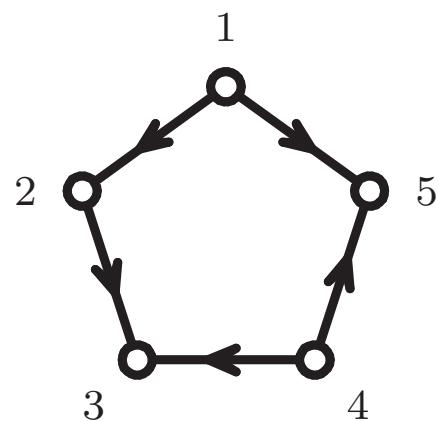
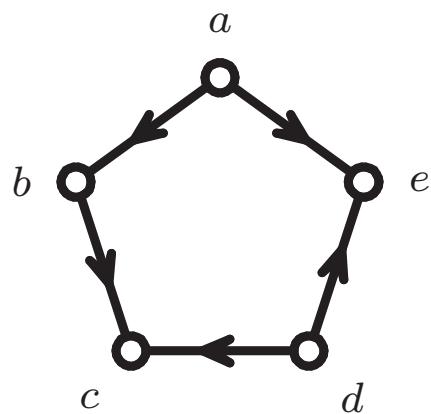
Пример 4.



$$I(5) = \{3, 4\} \quad \Rightarrow \quad d^-(5) = 2,$$

$$O(5) = \{3\} \quad \Rightarrow \quad d^+(5) = 1.$$

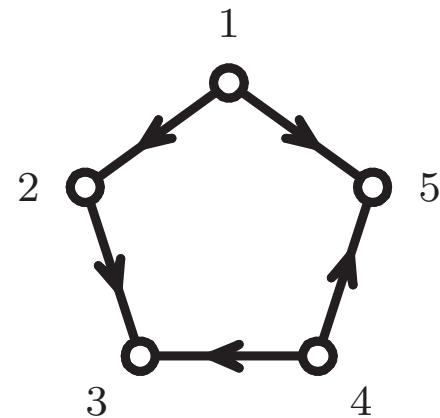
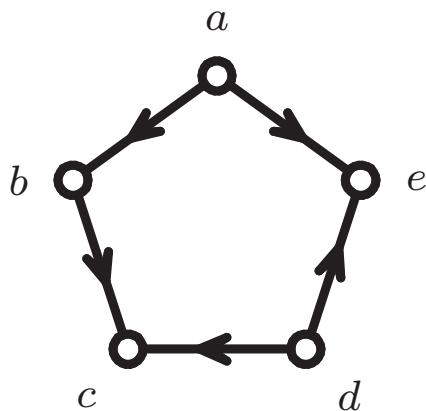
Да ли су следећи графови исти?



**Дефиниција 6.** Два графа  $G_1 = (V_1, E_1)$  и  $G_2 = (V_2, E_2)$  су *изоморфна*,  $G_1 \cong G_2$ , ако постоји бијекција  $f: V_1 \rightarrow V_2$  за коју је

- $(u, v) \in E_1 \Leftrightarrow (f(u), f(v)) \in E_2$   
(код оријентисаних графова);
- $\{u, v\} \in E_1 \Leftrightarrow \{f(u), f(v)\} \in E_2$   
(код неоријентисаних графова).

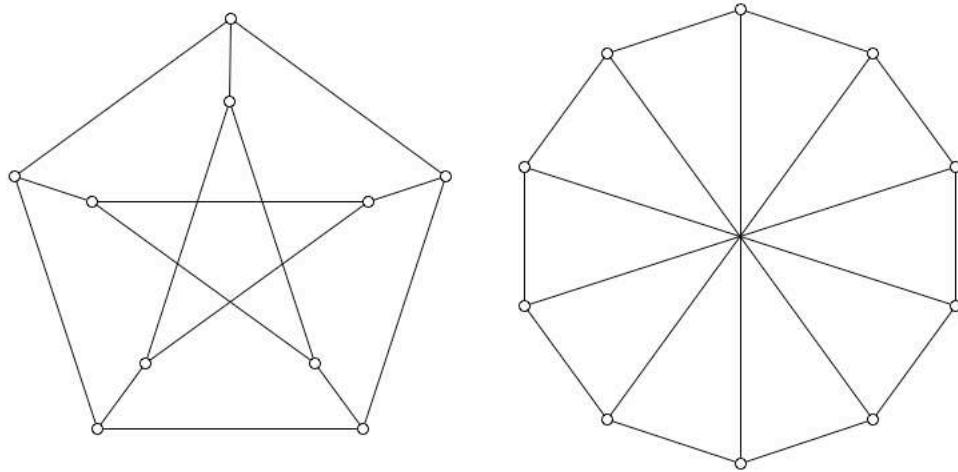
**Пример 5.** Изоморфизам  $f$  графова



дат је бијекцијом

$$f = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e \\ 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \end{pmatrix}.$$

## Пример 6. Графови

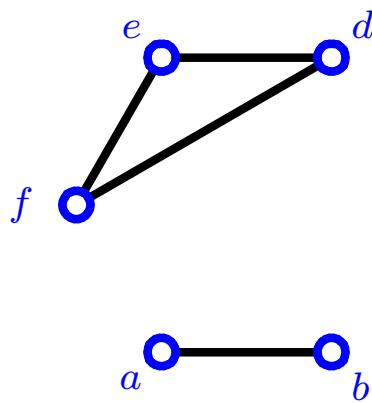


ни су изоморфни. Зашто?

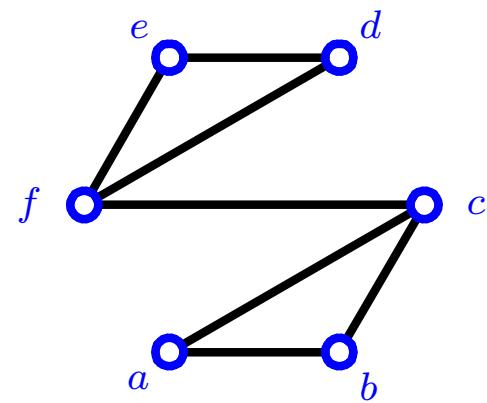
**Дефиниција 7.** Граф  $G' = (V', E')$  је *подграф* графа  $G = (V, E)$  ако важи  $V' \subseteq V$  и  $E' \subseteq E$ .

Граф  $G$  је *надграф* графа  $G'$  ако је  $G'$  подграф графа  $G$ .

**Пример 7.** Граф  $G_1 = (V_1, E_1)$  је подграф графа  $G_2 = (V_2, E_2)$



$G_1$



$G_2$

јер је  $V_1 = \{a, b, d, e, f\} \subseteq V_2 = \{a, b, c, d, e, f\}$

$E_1 = \{ab, de, df, ef\} \subseteq E_2 = \{ab, ac, bc, cf, de, df, ef\}$ .

**Дефиниција 8.** Пут дужине  $k$ ,  $k \geq 1$ , у графу  $(V, E)$  је низ грана из  $E$  облика

- $(v_0, v_1), (v_1, v_2), \dots, (v_{k-1}, v_k)$   
(код оријентисаних графова);
- $\{v_0, v_1\}, \{v_1, v_2\}, \dots, \{v_{k-1}, v_k\}$   
(код неоријентисаних графова).

За овај пут кажемо да *почиње* у чвиру  $v_0$ , а да се *завршава* у чвиру  $v_k$ . Чворове  $v_0$  и  $v_k$  се зову *крајњи чворови пута*.

Пут се може задати и као низ узастопних чворова спојених гранама:

$$v_0 - v_1 - v_2 - \dots - v_{k-1} - v_k.$$

За пут кажемо да *пролази* кроз чворове  $v_0, v_1, v_2, \dots, v_{k-1}, v_k$ .

**Дефиниција 9.** Елементарни (пост) пут је пут који кроз сваки свој чвр  $v_1, v_2, \dots, v_{k-1}$  пролази тачно једанпут.

Кружни (затворен) пут је пут који се завршава у истом чвиру у којем и почиње, тј.  $v_0 = v_k$ .

Контура (циклус) је елементарни кружни пут.

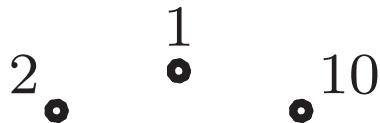
**Дефиниција 10.**  $G = (V, E)$  неор. граф. Чворови  $u, v \in V$  су *повезани* ако у  $G$  постоји пут чији су крајњи чворови  $u$  и  $v$ . Граф  $G$  је *повезан* ако су свака два његова чвора повезана, а у супротном кажемо да је *неповезан*.

*Компонента повезаности* графа  $G$  је неки његов максимални повезани подграф. *Број компоненети повезаности* графа  $G$  означавамо са  $c(G)$ .

Чвр  $v$  је *везивни (артикуациони) чвр* уколико се његовим уклањањем повећава број компоненти повезаности овога графа, тј. ако важи  $c(G) < c(G - v)$ .

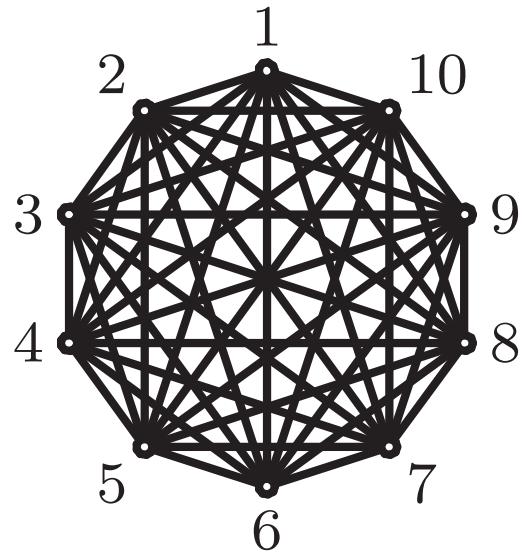
Грана  $e$  је *мост* у графу  $G$  ако се њеним уклањањем повећава број компоненти повезаности овог графа, тј. ако важи  $c(G) < c(G - e)$ .

**Дефиниција 11.** Празан граф  $N_n$  (негде  $\overline{K}_n$ ) је граф који нема ниједну грану.



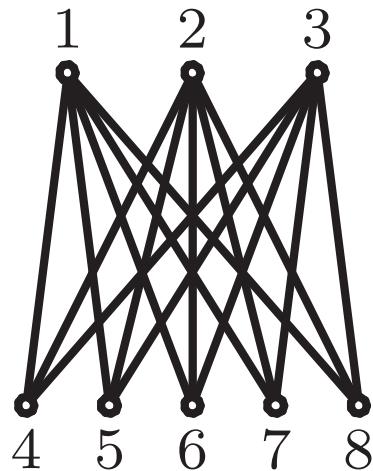
$N_{10}$

*Комплетан (потпун) граф  $K_n$*  је граф код кога је сваки чврт суседан са свим осталим.



$$K_{10}$$

*Комплетан бипаритан граф*  $K_{m,n}$  је граф код кога је скуп чврода разбијен на 2 *класе* (са  $m$  и  $n$  чврода), тако да не постоји грана између чврода исте класе, док су свака 2 чврода из различитих класа спојена граном.



$$K_{3,5}$$

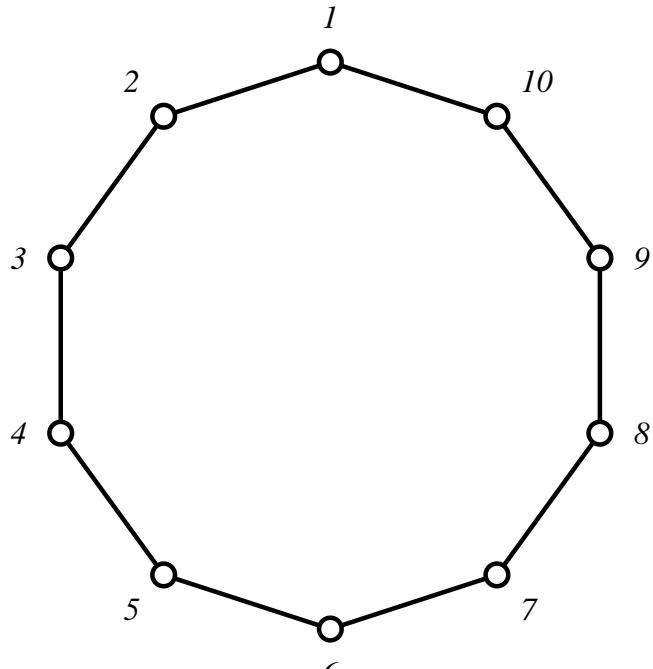
*Бипаритан* *граф* је било који подграф комплетног бипаритног графа.

*Пут*  $P_n$ ,  $n \geq 2$ , је повезан граф коме су сви чвророви степена 2, сем два крајња који су степена 1.



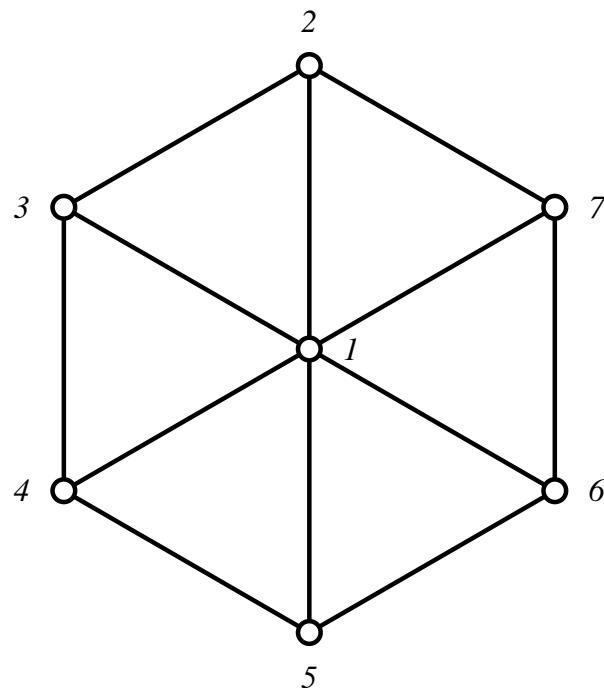
$$P_{10}$$

*Контура*  $C_n$ ,  $n \geq 3$ , је повезан граф који има све чворове степена 2.



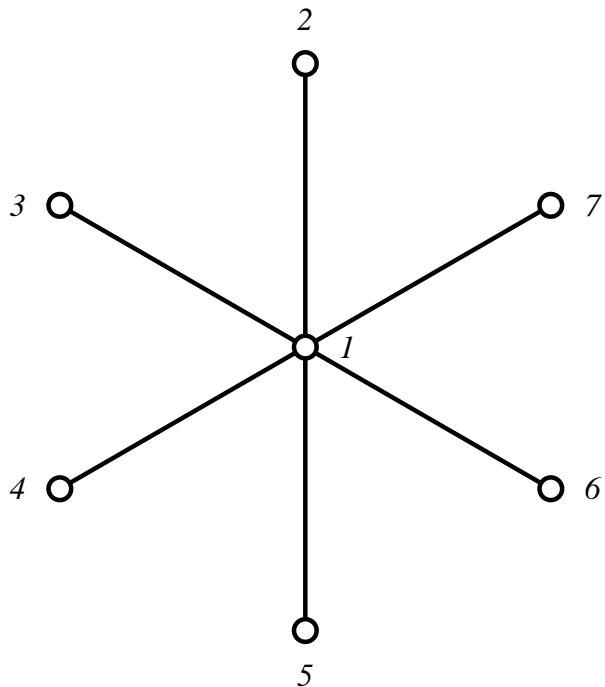
$$C_{10}$$

*Точак*  $W_n$ ,  $n \geq 4$ , је граф који се састоји од контуре  $C_{n-1}$  и једног чвора који је повезан са свим чворовима контуре



$W_7$

*Звезда*  $S_n$  је комплетни бипартитни граф где се једна класа састоји само од једног чвора, а друга од свих осталих, тј.  $S_n = K_{1,n-1}$ .

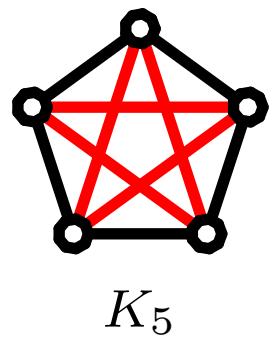
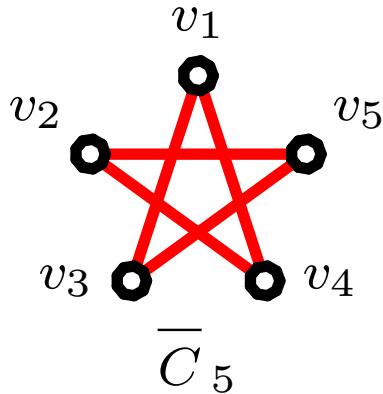
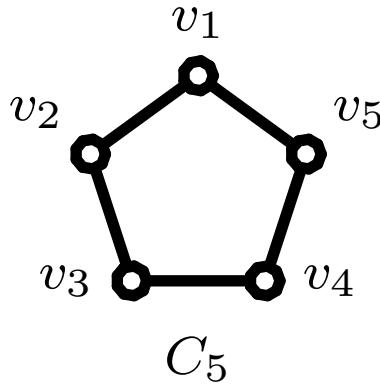


$$S_7$$

**Дефиниција 12.** Неор. граф  $\overline{G} = (V', E')$  је *комплемент* неор. графа  $G = (V, E)$  ако важи да је  $V' = V$  и да су 2 чвора суседна у  $\overline{G}$  ако нису суседна у  $G$ .

Граф је *самокомплементаран* ако је изоморфан са својим комплементом.

**Пример 8.**  $C_5$  је самокомплементаран граф.



Изоморфизам  $f : V(C_5) \rightarrow V(\overline{C}_5)$  између  $C_5$  и  $\overline{C}_5$  је: 
$$f = \begin{pmatrix} v_1 & v_2 & v_3 & v_4 & v_5 \\ v_1 & v_3 & v_5 & v_2 & v_4 \end{pmatrix}.$$

**Теорема 1.** У неор. графу  $G = (V, E)$  без петљи са  $n \geq 2$  чворова постоје бар 2 чвора истог степена.

**Теорема 2.** У неор. графу  $G = (V, E)$  без петљи је збир степена свих чворова једнак двоструком броју грана, тј. важи

$$d(v_1) + d(v_2) + \dots + d(v_n) = 2m.$$

**Теорема 3.** У неор. графу  $G = (V, E)$  без петљи број чворова непарног степена је паран.

**Теорема 4.** У ориј. графу  $G = (V, E)$  важи

$$d^-(v_1) + d^-(v_2) + \dots + d^-(v_n) = m = d^+(v_1) + d^+(v_2) + \dots + d^+(v_n).$$

**Дефиниција 13.** *Ојлерова контура* графа  $G$  је контура која садржи све гране из  $G$ . Граф који има Ојлерову контуру је *Ојлеров граф*.

*Ојлеров пут* у графу  $G$  је пут који садржи све гране из  $G$ . Граф који има Ојлеров пут је *полуојлеров граф*.

**Теорема 5. Ојлерова теорема.** Повезан граф са бар једном граном је Ојлеров ако и само ако садржи све чворове парног степена.

**Теорема 6.** Повезан граф са бар једном граном је полуојлеров ако и само ако садржи 0 или 2 чвора непарног степена.

**Дефиниција 14.** *Хамилтонова контура* графа  $G$  је контура која садржи све чворове из  $G$ . Граф који има Хамилтонову контуру је *Хамилтонов граф*.

*Хамилтонов пут* у графу  $G$  је елементаран пут који садржи све чворове из  $G$ . Граф који има Хамилтонов пут је *полухамилтонов граф*.

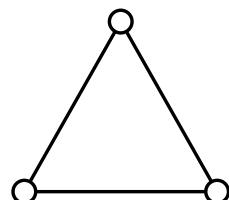
## Пример 9.

$C_n$  је и Ојлеров и Хамилтонов граф.

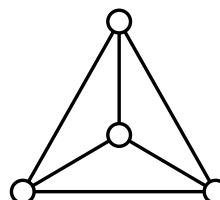
$K_4$  није Ојлеров, а јесте Хамилтонов.

$K_{2,4}$  јесте Ојлеров, а није Хамилтонов.

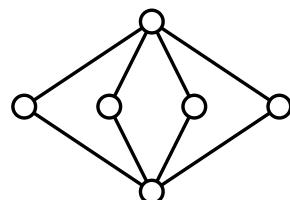
$S_4$  није ни Ојлеров ни Хамилтонов граф.



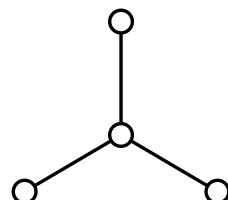
$C_3$



$K_4$



$K_{2,4}$



$S_4$

# Представљање графова

- Матрица суседства
- Листа суседства
- Матрица инциденције
- Матрица растојања

KPAJ