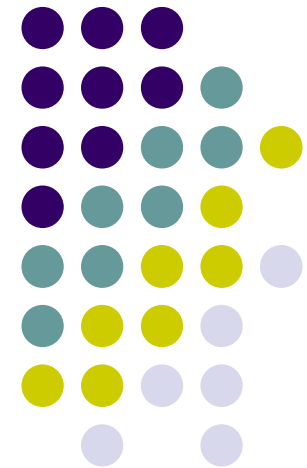
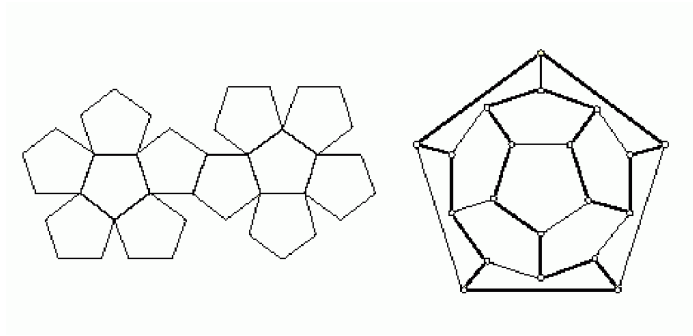


Fundamentálne pojmy teórie grafov pre ekonómov

doc. Ing. Ivan Brezina, CSc.

Katedra operačného výskumu a ekonometrie

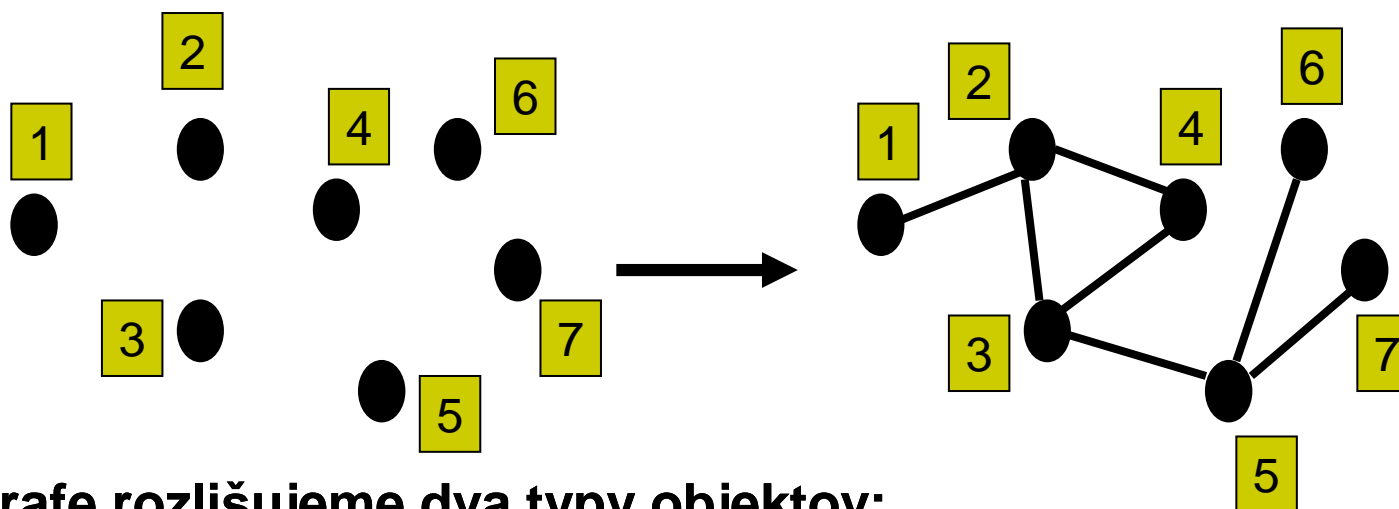
Fakulta hospodárskej informatiky EU v Bratislave





Definícia grafu

- Graf je obrázok, ktorý vznikne pospájaním vrcholov (reprezentované bodmi) spojitými čiarami.



- V grafe rozlišujeme dva typy objektov:
vrcholy (uzly) a hrany (čiary)
- pre graf je nepodstatné, akým spôsobom je hrana spájajúca dva vrcholy realizovaná, podstatné je, že dva vrcholy sú spojené hranou (vrcholy sú susedné)



Definícia grafu

Nech $\mathbf{U} = \{u_i\}$ ($i=1, 2, \dots, n$) je ľubovoľná množina n prvkov, $\mathbf{K} = \mathbf{U} \times \mathbf{U}$ a $\mathbf{H} \subseteq \mathbf{K}$ (\mathbf{H} je ľubovoľná podmnožina množiny všetkých kombinácií druhej triedy prvkov množiny \mathbf{U}).

Neorientovaným grafom nazývame usporiadanú dvojicu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$.

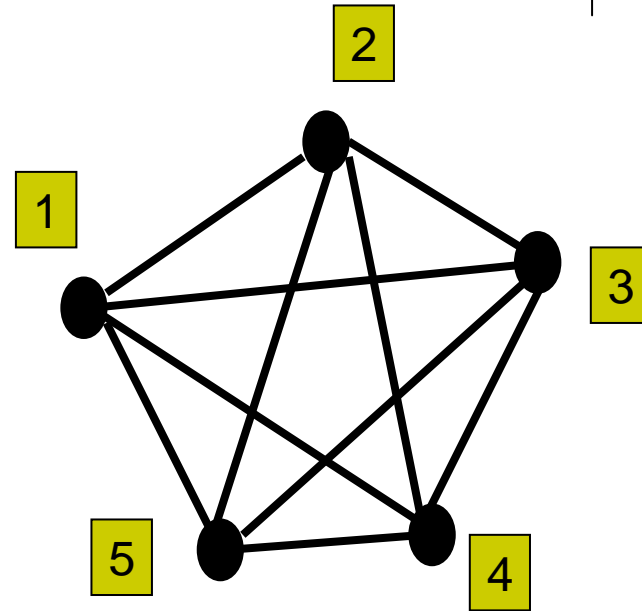
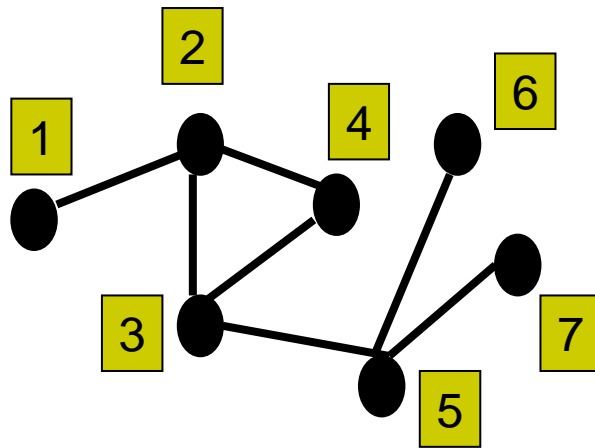
V prípade obrázku množina $\mathbf{U} = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$. Množina \mathbf{K} obsahuje 21 prvkov ($\binom{7}{2} = 21$).

Z podmnožiny \mathbf{H} vyberieme ľubovoľné kombinácie (1,2), (2,3), (2,4), (3,4), (3,5), (5,6), (5,7) – *konečný neorientovaný graf*.

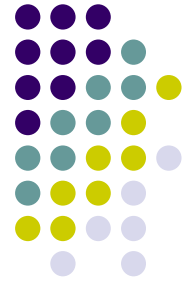
Definície

Konečný neorientovaný graf

Kompletný neorientovaný graf



Konečný graf – obsahuje konečný počet prvkov – množina $U \cup H$ je konečná



Definície

Prvky grafu – uzly a hrany grafu.

Vrcholy (uzly) – prvky množiny **U**.

Hrany – prvky množiny **H**. Označujeme ich h_{ij} , alebo ako neusporiadanú dvojicu $[u_i, u_j]$.

Orientovaná hrana – je daná začiatočným a koncovým vrcholom, v grafe označovaná šípkou, je to usporiadaná dvojica (u_i, u_j) .

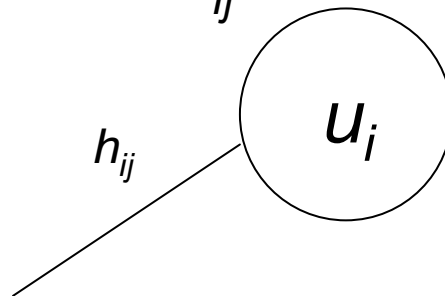


Definície

Relácia – vzťah dvoch prvkov grafu s rovnakou dimenziou (hrana-hrana, resp. uzol-uzol).

Incidencia – vzťah dvoch prvkov rôznej dimenzie (hrana-uzol).

Uzol $u_i \in \mathbf{U}$ je *incidenčný* s hranou $h_{ij} \in \mathbf{H}$ grafu $G = [U, H]$, ak hrana h_{ij} začína alebo končí v uzle u_i .





Definície

Stupeň uzla u_i – počet hrán, s ktorými je uzol u_i incidenčný – $\deg(u_i)$.

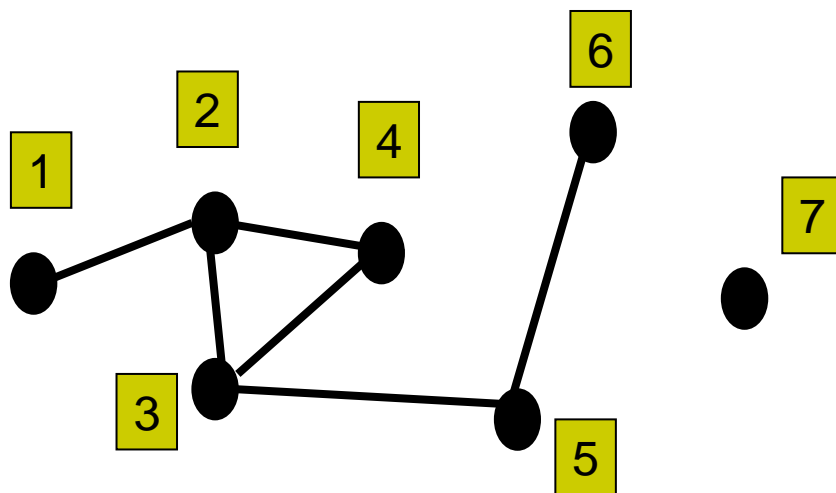
Izolovaný uzol – $\deg(u_i) = 0$.

Začiatočný, resp. koncový uzol – $\deg(u_i) = 1$.

Rozvetvovací uzol – $\deg(u_i) \geq 2$.

Súčet stupňov v grafe $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$ sa rovná dvojnásobku počtu jeho hrán ($|\mathbf{H}| = m$), teda

$$\sum_{u \in U} \deg(u_i) = 2m$$



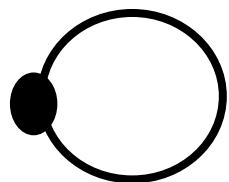


Definície

Priľahlé (susedné) uzly – také dva uzly, medzi ktorými existuje hrana, ktorá ich spája.

Priľahlé hrany – také dva hrany, ktoré majú spoločný uzol.

Slučka – hrana, ktorá začína a končí v tom istom uzle (je incidenčná s jediným uzlom).



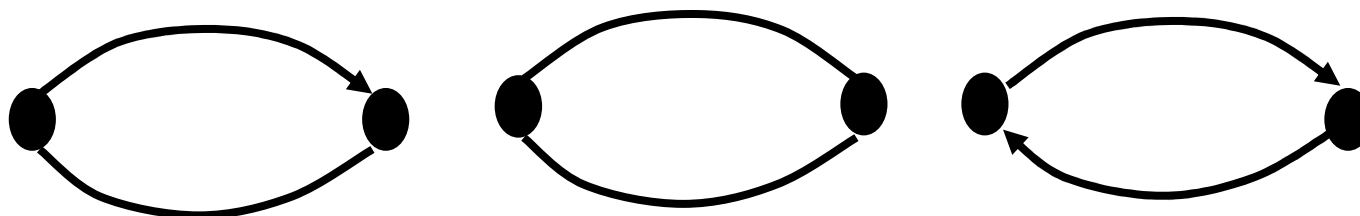
Linka – hrana incidenčná s dvoma rôznymi uzlami grafu.



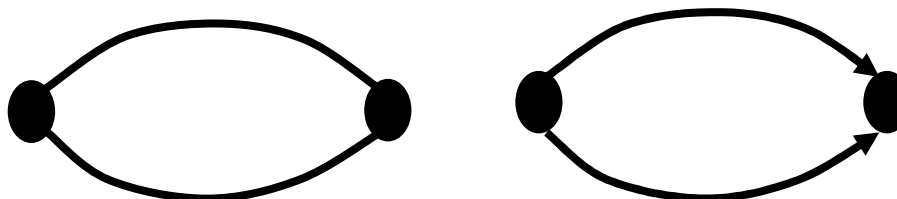


Definície

Rovnobežné hrany – minimálne dve hrany, ktoré spájajú tú istú dvojicu uzlov.



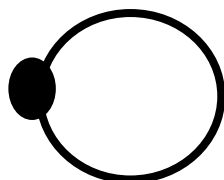
Násobné hrany – najmenej dve rovnobežné, ktoré začínajú a končia v tých istých uzloch. Sú to tie rovnobežné hrany, ktoré sú alebo všetky neorientované, alebo všetky súhlasne orientované.





Definície

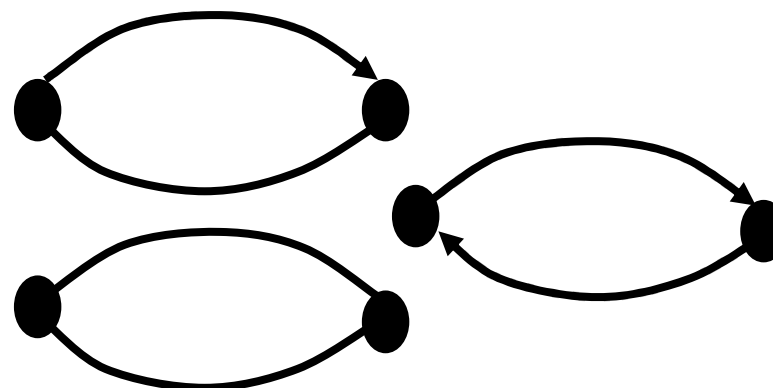
Slučka



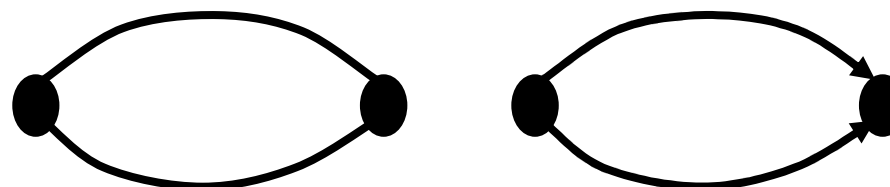
Linka



Rovnobežné hrany



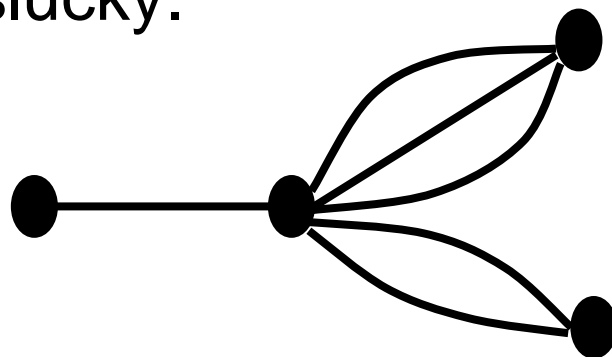
Násobné hrany



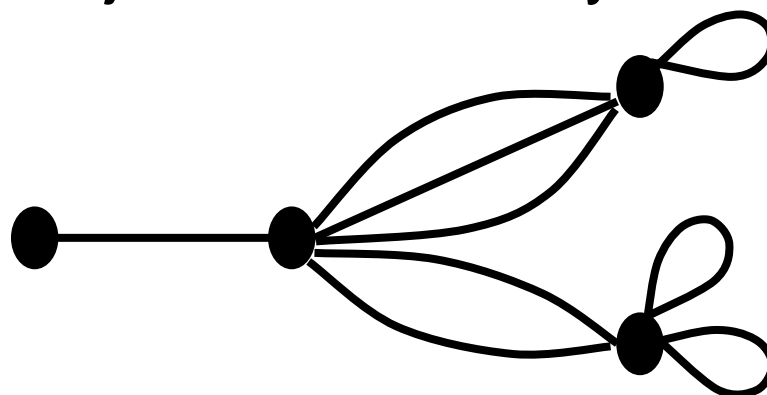


Definície

Multigraf – graf, ktorý obsahuje násobné hrany, nie však slučky.



Pseudograf – graf, ktorý obsahuje násobné hrany navyše aj násobné slučky.





Definície orientovaného grafu

Orientovaný graf – všetky jeho hrany sú orientované, každá z nich spája usporiadanú dvojicu vrcholov grafu (*orientovaná hrana* – je daná začiatočným a koncovým vrcholom, v grafe označovaná šípkou, je to usporiadaná dvojica (u_i, u_j)). Je to skôr dynamický model reality.

Nech $\mathbf{U} = \{u_i\}$ ($i=1, 2, \dots, n$) je ľubovoľná množina n prvkov a \mathbf{H} je ľubovoľná podmnožina množiny \mathbf{W} všetkých variácií druhej triedy prvkov množiny \mathbf{U} ($\mathbf{H} \subseteq \mathbf{W}$). Potom usporiadanú dvojicu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$ nazývame *orientovaný graf*.

Neorientovaný graf – špeciálny prípad orientovaného grafu (každá neorientovaná hrana je nahradená dvojicou orientovaných hrán s opačnou orientáciou). Je to skôr statický model reality.



Definície orientovaného grafu

Stupeň orientovaného grafu:

- *vnútorný (vstupný) stupeň* $\deg^- (u)$ – počet hrán vstupujúcich do vrcholu u
- *vonkajší (výstupný) stupeň* $\deg^+ (u)$ – počet hrán vystupujúcich do vrcholu u

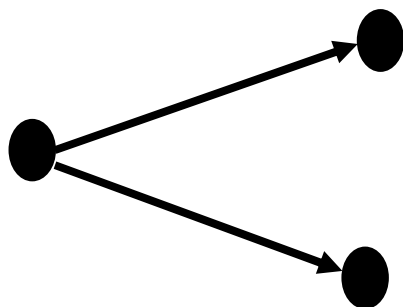
Platí

$$\deg (u) = \deg^- (u) + \deg^+ (u)$$

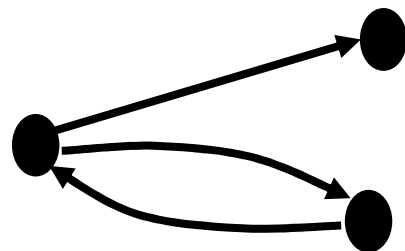


Definície orientovaného grafu

Orgraf (oriented graph) – najjednoduchší typ orientovaného grafu, ktorý neobsahuje ani rovnobežné hrany, ani slučky.



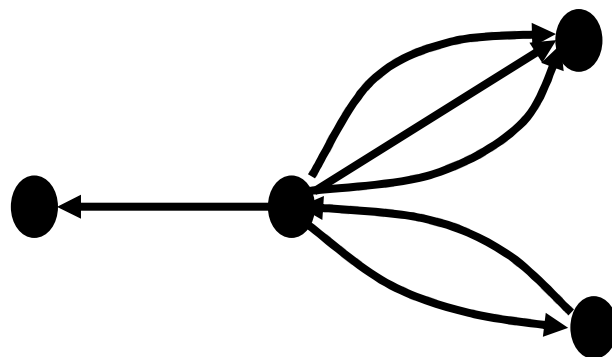
Digraf (directed graph) – orientovaný graf, ktorý neobsahuje násobné hrany, ani slučky, môže však obsahovať rovnobežné hrany.



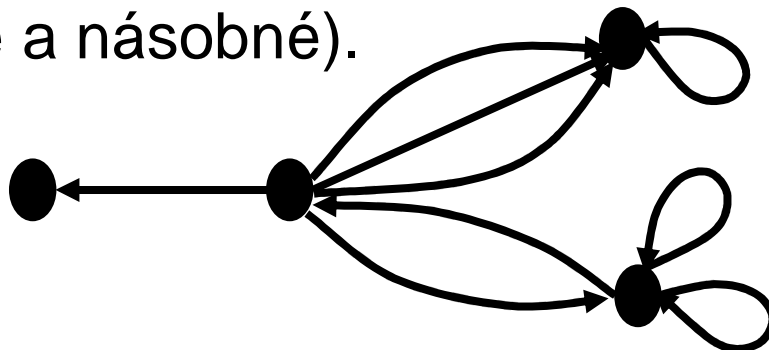


Definície orientovaného grafu

Multidigraf – orientovaný graf, ktorý neobsahuje slučky (rovnoobežné a násobné hrany môže).



Pseudodigraf – orientovaný graf, ktorý môže obsahovať rovnoobežné a násobné hrany a aj slučky (jednoduché a násobné).





Definície orientovaného grafu

Pre orientované grafy platí:

- každý orgraf je digrafom
- každý digraf je multidigrafom
- každý multigraf je pseudodigrafom

- opačné tvrdenia neplatia

Definície zmiešaného grafu

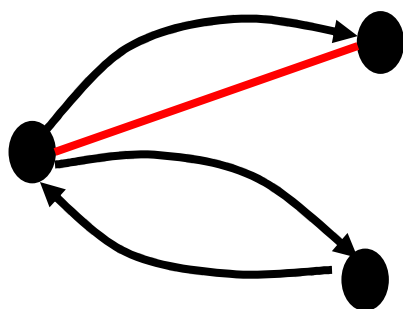
Zmiešaný graf – jeho hrany sú aj neorientované, aj orientované.





Definície zmiešaného grafu

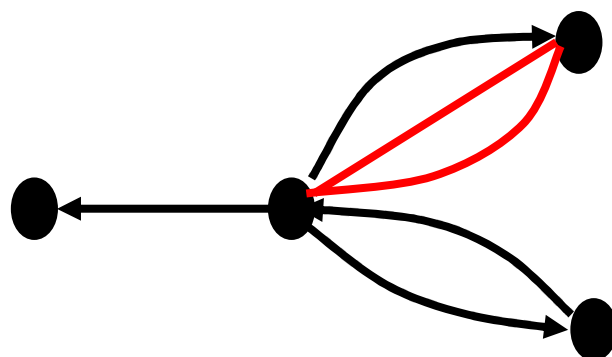
Migraf (mixed graph) – zmiešaný graf, ktorý neobsahuje násobné hrany, ani slučky, môže však obsahovať rovnobežné hrany.



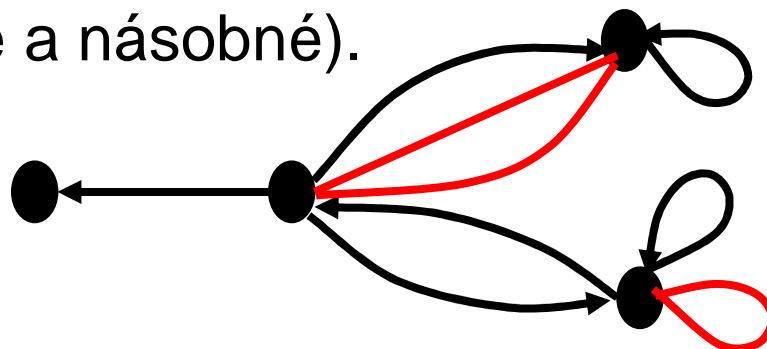


Definície zmiešaného grafu

Multimigraf – zmiešaný graf, ktorý neobsahuje slučky (rovnobežné a násobné hrany môže).



Pseudomigraf – zmiešaný graf, ktorý môže obsahovať rovnobežné a násobné hrany a aj slučky (jednoduché a násobné).





Definície zmiešaného grafu

Pre orientované grafy platí:

- každý migraf je multimigrafom
- každý multimigraf je pseudomigrafom

- opačné tvrdenia neplatia

- pseudomigraf je najvšeobecnejšou grafovou štruktúrou

- **OBYČAJNÝ GRAF** – neorientovaný graf bez slučiek a násobných hrán



Definície

Prázdny graf – graf, ktorý neobsahuje vrcholy, množina $U = \emptyset$, označuje sa K_0 .

Triviálny graf – graf s jediným vrcholom s nulovým stupňom, označuje sa K_1 .

Diskrétny graf – graf obsahujúci len izolované vrcholy, neobsahuje hany.

Súvislý graf – graf, v ktorom ľubovoľné dva vrcholy súvisia.

Kompletný (úplný) graf – graf bez slučiek a rovnobežných hrán, v ktorom sú každé dva rôzne vrcholy susedné (spojené hranou).



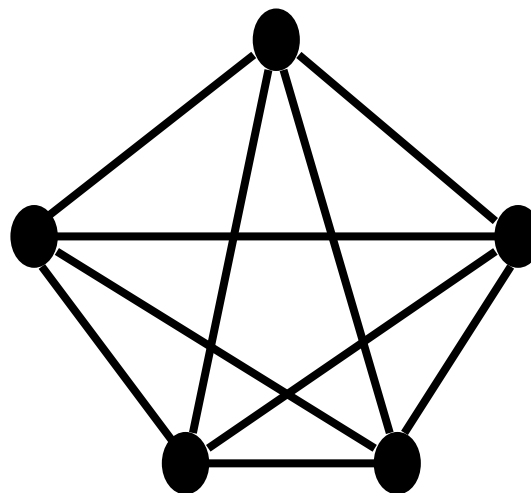
Kompletný (úplný) graf

Kompletný (úplný) graf – graf bez slučiek a rovnobežných hrán, v ktorom sú každé dva rôzne vrcholy susedné (spojené hranou).

Počet hrán kompletného grafu = $\binom{n}{2}$

Stupeň každého uzla = $n - 1$

Označenie K_n



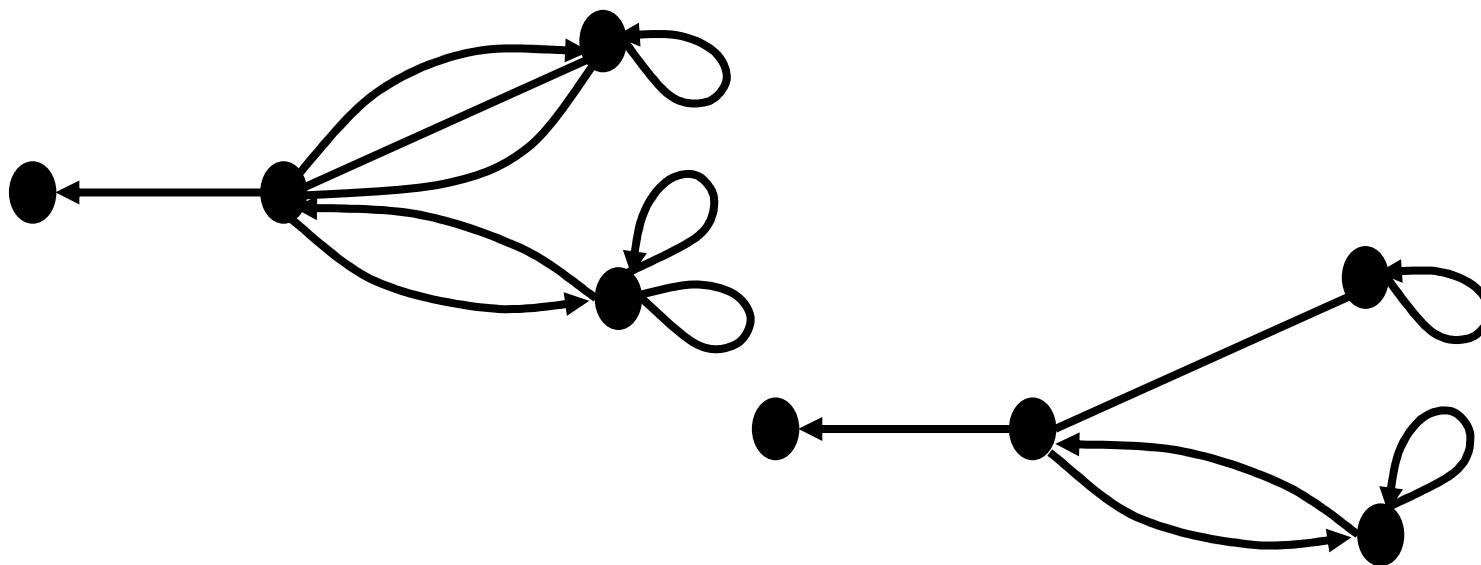


Podgraf

Podgraf grafu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$ – graf $\mathbf{G}' = [\mathbf{U}', \mathbf{H}']$, pre ktorý platí

$$\underline{\underline{U'}} \subseteq \underline{\underline{U}} \text{ a } \underline{\underline{H'}} \subseteq \underline{\underline{H}}$$

Naddgraf grafu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$ – graf $\mathbf{G}'' = [\mathbf{U}'', \mathbf{H}'']$, pre ktorý je graf \mathbf{G} podgrafom.





Sled

Sled – každá alternujúca postupnosť uzlov a hrán, ktorá začína a končí vrcholom.

Sled v grafe z vrcholu u_1 do vrcholu u_n – konečná postupnosť hrán $(u_1, u_2), (u_2, u_3), \dots, (u_{n-1}, u_n)$ s vlastnosťou, že dve po sebe nasledujúce hrany majú spoločný vrchol.

Sled v grafe z vrcholu u_1 do vrcholu u_n – konečná postupnosť vrcholov u_1, u_2, \dots, u_n s vlastnosťou, že dva po sebe nasledujúce vrcholy (u_i, u_{i+1}) sú spojené hranou.

Sled dĺžky n – sled, ktorý obsahuje práve n hrán.



Vlastnosti sledu

Otvorený sled – začiatočný a konečný vrchol sledu sú rôzne, teda $u_1 \neq u_n$.

Uzavretý sled – začiatočný a konečný vrchol sledu sú totožné, teda $u_1 = u_n$.

Ťah – sled, v ktorom sa neopakuje žiadna hrana.

Cesta – sled, v ktorom sa neopakuje žiaden vrchol.

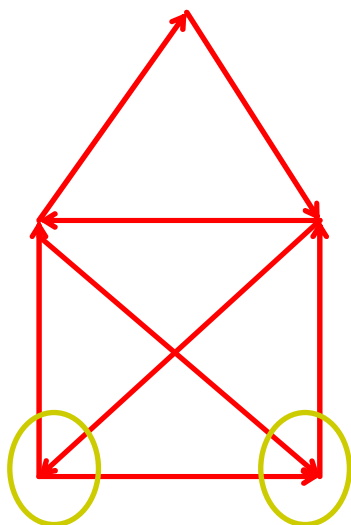
Cyklus (kružnica) – uzavretá cesta, ktorá má aspoň jednu hranu (neopakuje sa v nej žiaden vrchol okrem začiatočného, ktorý je súčasne konečným).

Acyklický graf – graf, ktorý neobsahuje cykly.

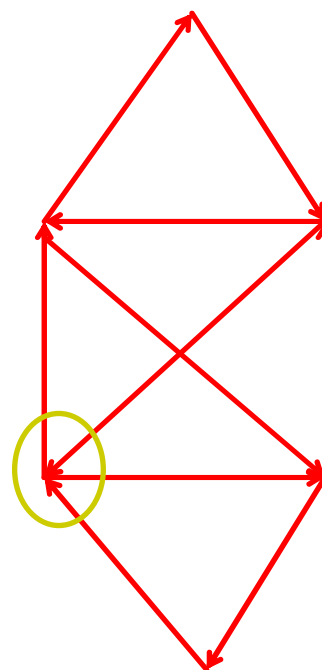


Vlastnosti sledu

Otvorený ťah



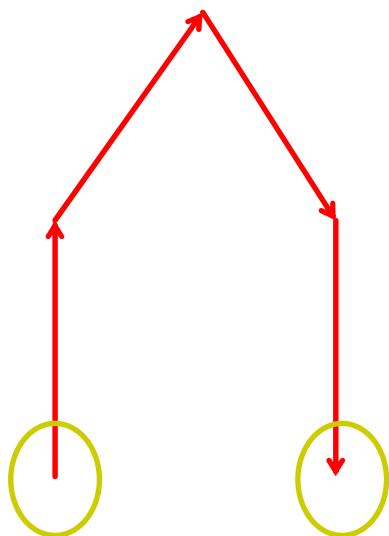
Uzavretý ťah



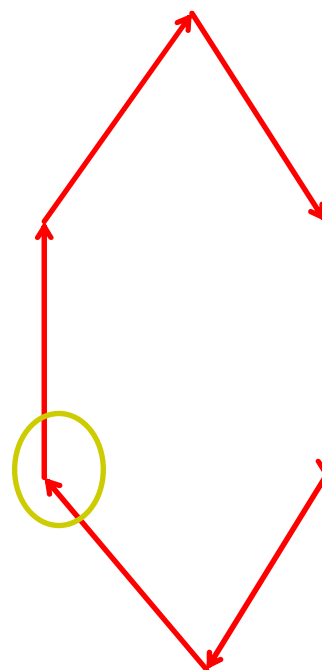


Vlastnosti sledu

Otvorená cesta



Uzavretá cesta (cyklus)





Vlastnosti sledu

Eulerovský sled – sled obsahujúci všetky prvky grafu (všetky vrcholy a všetky hrany).

Uzavretý eulerovský ťah – neprázdny, konečný, súvislý graf, ktorého každý vrchol má párny stupeň.

Otvorený eulerovský (semieulerovský) ťah – neprázdny, konečný, súvislý graf, ktorý obsahuje práve dva vrcholy nepárneho stupňa.

Hamiltonovský sled – sled obsahujúci všetky uzly grafu.

Eulerovský graf – graf obsahujúci Eulerov cyklus, teda uzatvorený sled obsahujúci všetky prvky grafu (všetky vrcholy a všetky hrany).

Hamiltonovský graf – graf obsahujúci hamiltonovský cyklus, teda uzatvorený sled obsahujúci všetky uzly grafu.



Acyklické grafy

Acyklický graf – graf neobsahujúci cykly.

Strom – neprázdny súvislý a acyklický graf (neobsahuje kružnice).

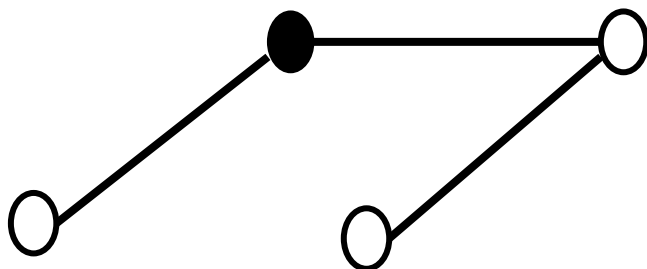
Strom – neprázdny súvislý acyklický graf s minimálnym počtom hrán rovnajúcim sa $n - 1$ (n je počet vrcholov).

Strom – neprázdny konečný súvislý graf s n vrcholmi a m hranami, pre ktorý platí $n = m + 1$.

Koreň stromu – uzol, pre ktorý platí:

$$\deg^-(u) = 0 \text{ a } \deg^+(u) > 0.$$

Koreňový strom – strom, ktorý má jednoznačne určený koreň.



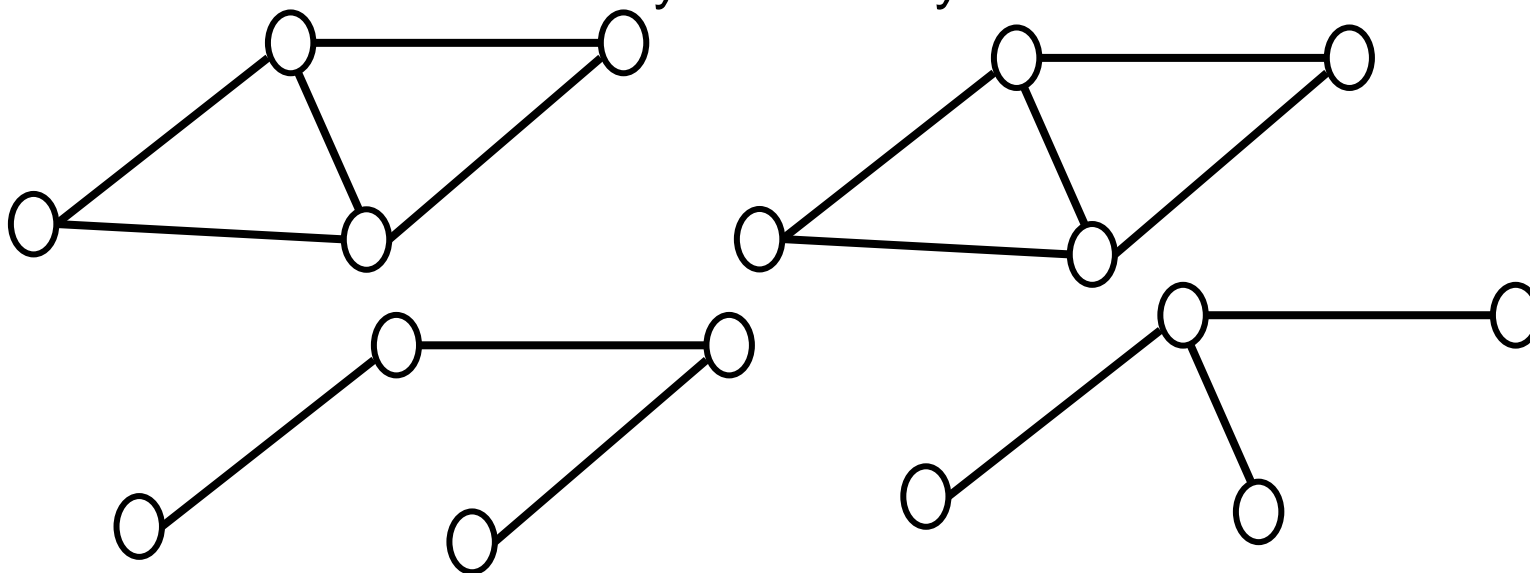


Kostra grafu

Kostra grafu – taký strom grafu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$, pre ktorého podgraf $\mathbf{G}' = [\mathbf{U}', \mathbf{H}']$ platí $\mathbf{U}' = \mathbf{U}$ a $\mathbf{H}' \subset \mathbf{H}$ (faktor grafu).

Kostra grafu – každý súvislý graf má kostru.

Minimálna kostra grafu – taká kostra grafu, v ktorej je súčet ohodnotení hrán kostry minimálny.





Opisy štruktúry grafu

Matica susednosti $\mathbf{A} = (a_{ij})$ pre $i, j = 1, 2, \dots, n$ (*uzlová matica*) neohodnoteného grafu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$ rozmeru $n.n$ (n – počet vrcholov), pre ktorej prvky platí

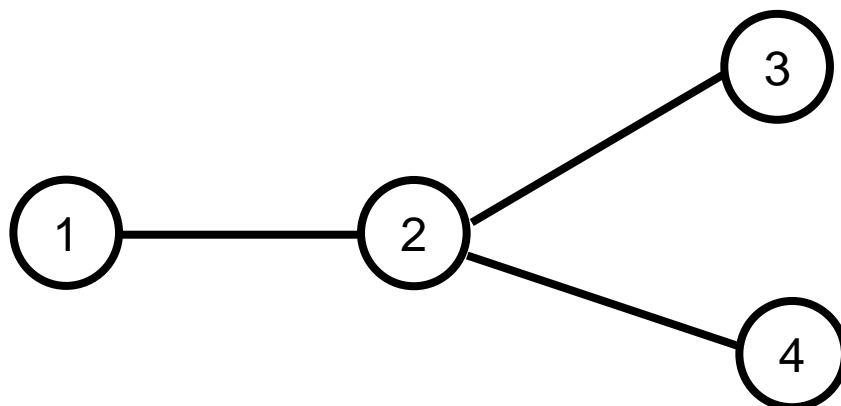
$a_{ij} = 1$, ak $h_{ij} \in \mathbf{H}$ (resp. $[u_i, u_j] \in \mathbf{H}$) – hrana existuje,

$a_{ij} = 0$, ak $h_{ij} \notin \mathbf{H}$ (resp. $[u_i, u_j] \notin \mathbf{H}$) – hrana neexistuje.

Pri násobných hranách je hodnota a_{ij} definovaná ako $a_{ij} = m.h_{ij}$, resp. $a_{ij} = m. (u_i, u_j)$.

Opisy štruktúry grafu

Neorientovaný graf



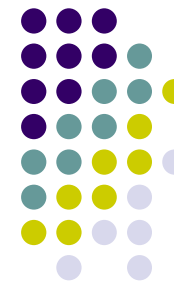
Matica susednosti $\mathbf{A} = (a_{ij})$

Vlastnosti – symetrická matica

– súčet prvkov i -tého
riadku predstavuje

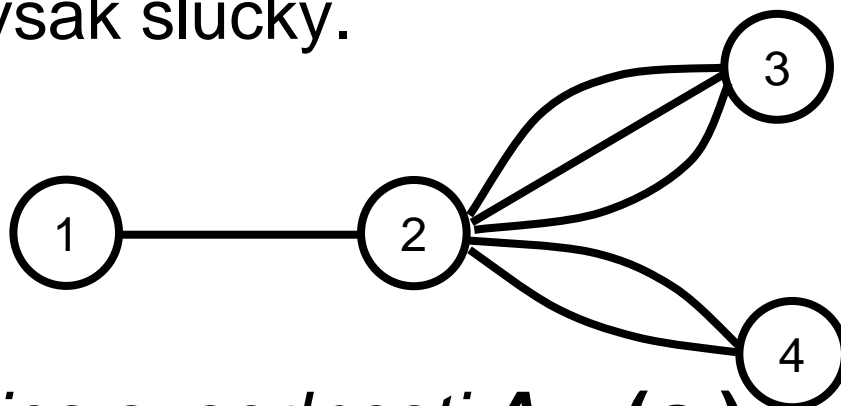
stupeň vrcholu $\deg(u_i)$

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



Opisy štruktúry grafu

Multigraf – graf, ktorý obsahuje násobné hrany, nie však slučky.



Matica susednosti $\mathbf{A} = (a_{ij})$

Vlastnosti – symetrická matica

– súčet prvkov i -tého

riadku predstavuje

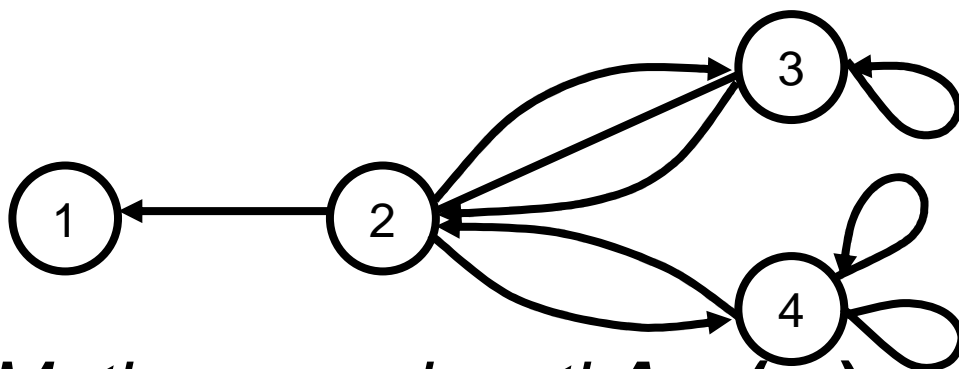
stupeň vrcholu $\deg(u_i)$

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 3 & 2 \\ 0 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



Opisy štruktúry grafu

Pseudomigraf – zmiešaný graf, ktorý môže obsahovať rovnobežné a násobné hrany a aj slučky (jednoduché a násobné).



Matica susednosti $\mathbf{A} = (a_{ij})$

Vlastnosti – súčet prvkov i -tého riadku predstavuje vnútorný stupeň vrcholu $\deg^-(u_i)$ a i -tého stĺpca vonkajší stupeň $\deg^+(u_i)$

$$\mathbf{A} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$



Opisy štruktúry grafu

Matica incidencie $\mathbf{S} = (s_{ij})$ pre n vrcholov a m hrán (*uzlovo-hranová matica*)

neohodnoteného grafu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$ rozmeru $n.m$,
pre ktorej prvky platí

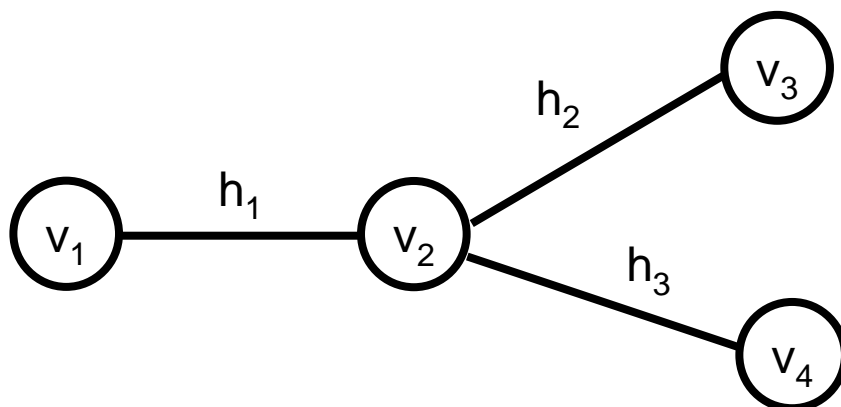
$s_{ij} = 1$, ak vrchol u_i je incidentný s hranou h_j ,

$s_{ij} = 0$, ak vrchol u_i nie je incidentný s hranou h_j .



Opisy štruktúry grafu

Neorientovaný graf



Matica incidencie $\mathbf{S} = (s_{ij})$

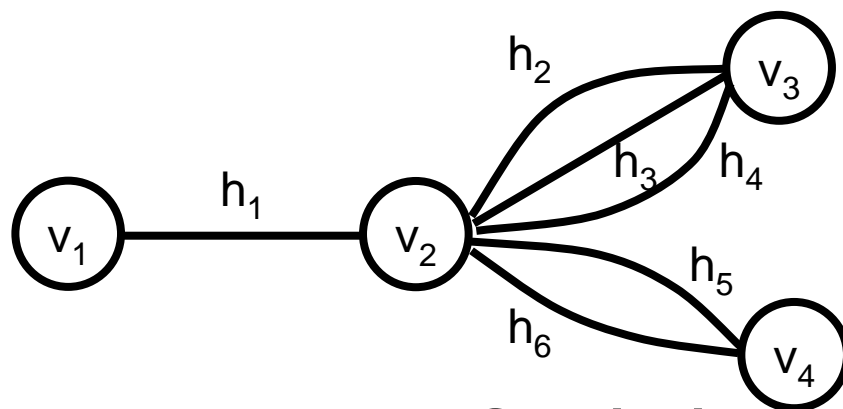
Vlastnosti – súčet prvkov i -tého riadku predstavuje stupeň vrcholu $\deg(u_i)$

$$\mathbf{S} = \begin{bmatrix} & h_1 & h_2 & h_3 \\ v_1 & 1 & 0 & 0 \\ v_2 & 1 & 1 & 1 \\ v_3 & 0 & 1 & 0 \\ v_4 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Opisy štruktúry grafu



Multigraf



Matica incidencie $\mathbf{S} = (s_{ij})$

$$\mathbf{S} = \begin{bmatrix} & h_1 & h_2 & h_3 & h_4 & h_5 & h_6 \\ v_1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ v_2 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ v_3 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ v_4 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$



Opisy štruktúry grafu

Matica incidencie $\mathbf{S} = (s_{ij})$ pre n vrcholov a m hrán (uzlovo-hranová matica) neohodnoteného grafu $\mathbf{G} = [\mathbf{U}, \mathbf{H}]$ rozmeru $n.m$ s násobnými hranami a slučkami, pre ktorej prvky platí

$s_{ij} = 1$, ak vrchol u_i je incidentný s neorientovanou hranou h_j , alebo orientovaná hrana h_j vystupuje z vrcholu u_i ,

$s_{ij} = -1$, ak orientovaná hrana h_j vstupuje do vrcholu u_i ,

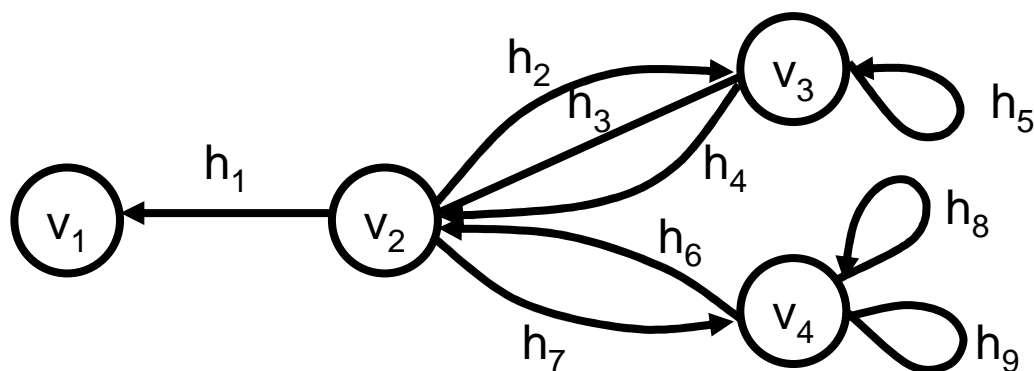
$s_{ij} = 2$, ak neorientovaná hrana h_j je slučka incidenčná s vrcholom u_i ,

$s_{ij} = -2$, ak orientovaná hrana h_j je slučka pri vrchole u_i ,

$s_{ij} = 0$, ak vrchol u_i nie je incidentný s hranou h_j .

Opisy štruktúry grafu

Pseudomigraf



Matica incidencie $S = (s_{ij})$

Vlastnosti – každý stĺpec matice obsahuje najviac dva nenulové prvky a súčet ich absolútnych hodnôt je rovný 2

$$S = \begin{bmatrix} & h_1 & h_2 & h_3 & h_4 & h_5 & h_6 & h_7 & h_8 & h_9 \\ v_1 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ v_2 & 1 & 1 & 1 & -1 & 0 & -1 & 1 & 0 & 0 \\ v_3 & 0 & -1 & 1 & 1 & -2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ v_4 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & -1 & -2 & 2 \end{bmatrix}$$



Opisy štruktúry grafu

Dištančná matica $D = (d_{ij})$ pre n vrcholov neohodnoteného grafu $G = [U, H]$ rozmeru $n.n$, pre ktorej prvky platí

$d_{ij} = k_{ij}$, ak $h_{ij} \in H$ (resp. $[u_i, u_j] \in H$) – hrana existuje,

$d_{ij} = 0$ pre $i = j$ (prvky na diagonále),

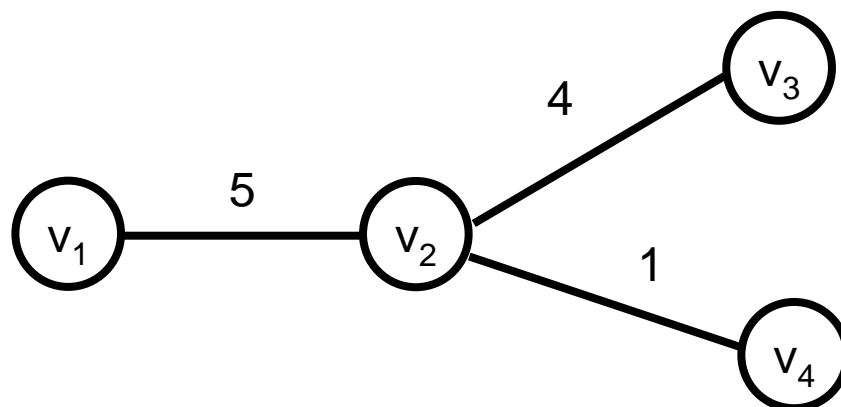
$d_{ij} = M$, ak $h_{ij} \notin H$ (resp. $[u_i, u_j] \notin H$) – hrana neexistuje.

M – dostatočne veľké kladné číslo, niekedy zapisované aj ∞ .



Opisy štruktúry grafu

Neorientovaný graf



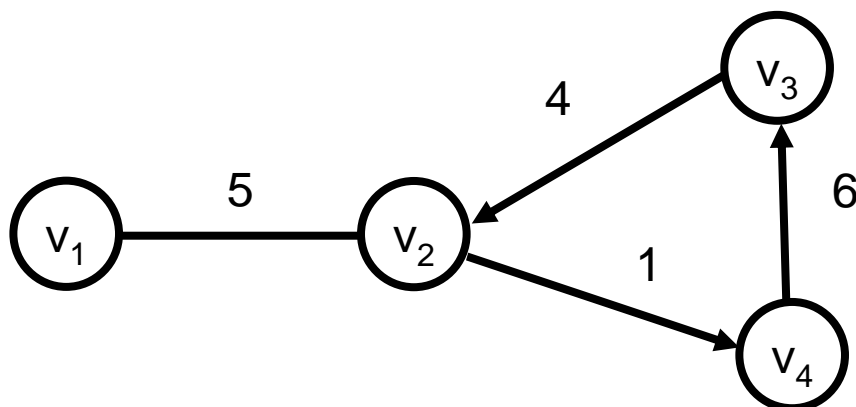
Dištančná matica $D = (d_{ij})$

$$\mathbf{D} = \begin{bmatrix} 0 & 5 & 0 & 0 \\ 5 & 0 & 4 & 1 \\ 0 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$



Opisy štruktúry grafu

Zmiešaný graf



Dištančná matica $D = (d_{ij})$

$$D = \begin{bmatrix} 0 & 5 & 0 & 0 \\ 5 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 6 & 0 \end{bmatrix}$$



Opisy štruktúry grafu

*Matica stupňov uzlov matice **Deg** = (deg_{ij}) pre n vrcholov neohodnoteného grafu **G** = [**U**, **H**] rozmeru $n.n$ je diagonálna matica, pre ktorej prvky platí*

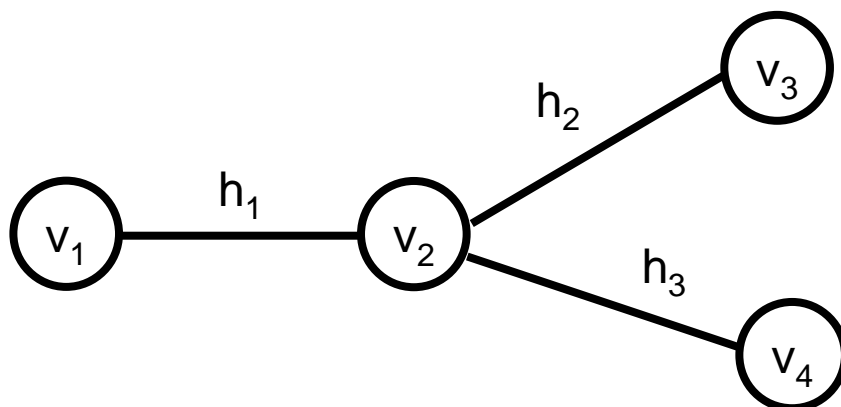
deg_{ij} = počet stupňov zodpovedajúceho uzla pre $i = j$ (prvky na diagonále),

$deg_{ij} = 0$ pre $i \neq j$.



Opisy štruktúry grafu

Neorientovaný graf



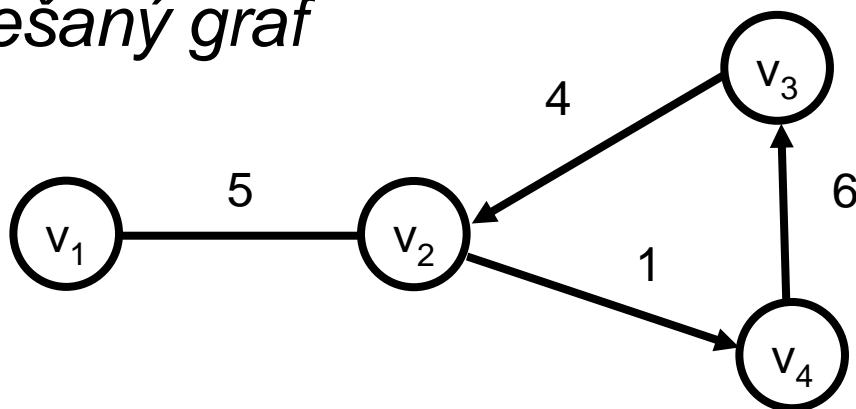
*Matica stupňov uzlov matice **Deg** = (deg_{ij})*

$$\mathbf{Deg} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



Vzt'ah medzi maticou susednosti a dištančnou maticou

Zmiešaný graf



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

$$\mathbf{D} = \begin{bmatrix} 0 & 5 & 0 & 0 \\ 5 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 4 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 6 & 0 \end{bmatrix}$$

Vzt'ah mezi maticou susednosti a incidenčnou maticou

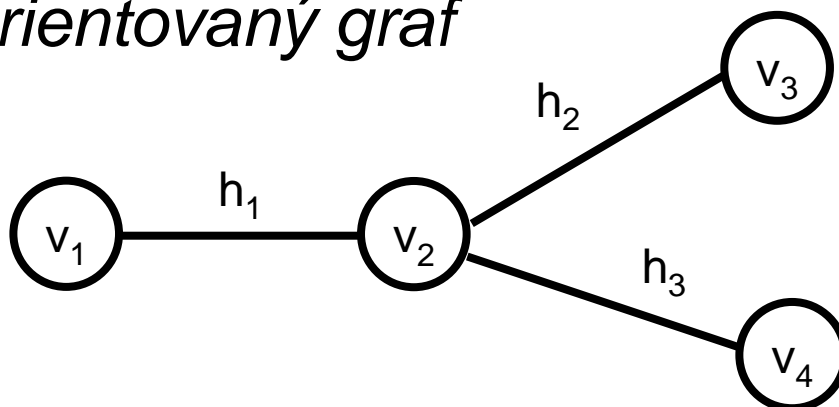


$$\mathbf{S} \cdot \mathbf{S}^T = \mathbf{A} + \mathbf{Deg}$$



Vzt'ah medzi maticou susednosti a incidenčnou maticou

Neorientovaný graf



$$\mathbf{S} \cdot \mathbf{S}^T = \mathbf{A} + \mathbf{Deg}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 3 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 3 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$



Matica výpočtu kostier grafu

$$\mathbf{M} = \mathbf{S} \cdot \mathbf{S}^T$$

Matica $\mathbf{M}(i)$ – vynechanie ľubovoľného i -tého riadku a i -tého stĺpca matice \mathbf{M} .

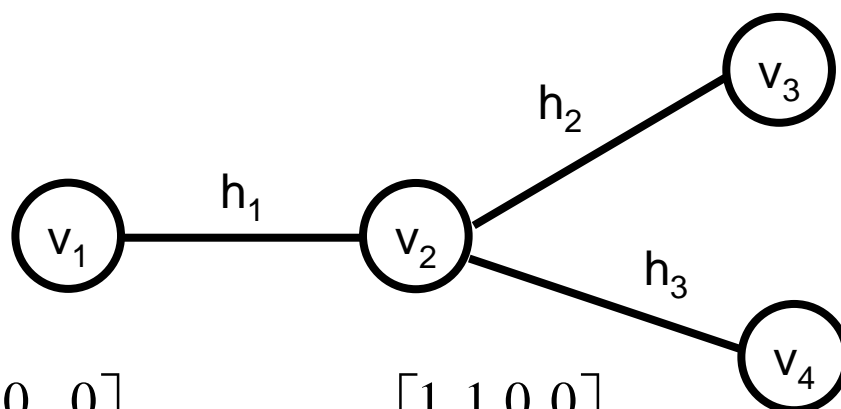
Počet kostier grafu – determinant matice \mathbf{M} :

$$|\mathbf{M}|$$



Matica výpočtu kostier grafu

Neorientovaný graf



$$\mathbf{M} = \mathbf{S} \cdot \mathbf{S}^T$$

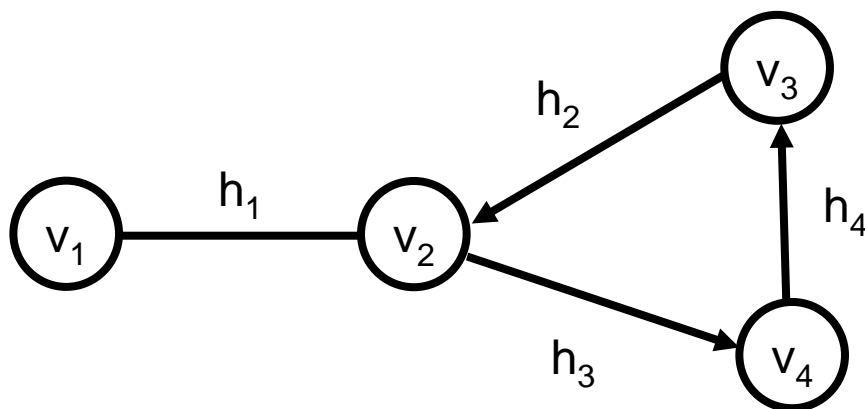
$$\mathbf{M} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 3 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{M}(1) = \begin{bmatrix} 3 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad |\mathbf{M}| = (3 \cdot 1 \cdot 1 + 1 \cdot 0 \cdot 1 + 1 \cdot 1 \cdot 0) - (1 \cdot 1 \cdot 1 + 0 \cdot 0 \cdot 1 + 1 \cdot 1 \cdot 1) = 1$$



Matica výpočtu kostier grafu

Zmiešaný graf



$$\mathbf{S} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{M} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 3 & -1 & -1 \\ 0 & -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{M}(4) = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 3 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix} \quad |\mathbf{M}| = (1 \cdot 3 \cdot 2 + 1 \cdot -1 \cdot 0 + 1 \cdot -1 \cdot 0) - (0 \cdot 3 \cdot 0 + 1 \cdot 1 \cdot 2 + 1 \cdot -1 \cdot -1) = 3$$