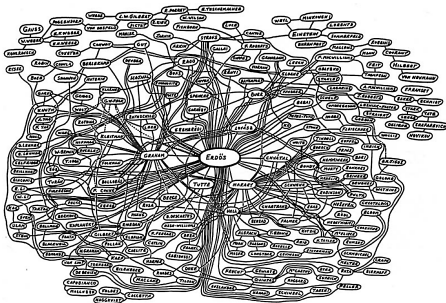
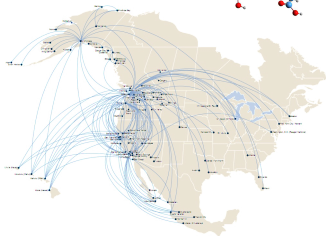
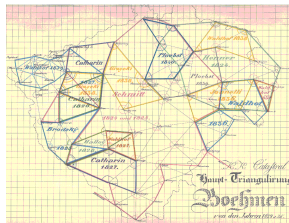
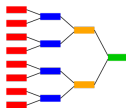
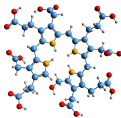


Grafy

... znázorňují symetrické vztahy mezi různými dvojicemi prvků

- ▶ zdali jsou místa spojena cestou — dopravní síť
- ▶ viditelnost v triangulační síti
- ▶ zdali se osoby znají — sociální síť
- ▶ komunikační síť mezi počítači
- ▶ struktura molekul
- ▶ vyřazovací schéma turnaje



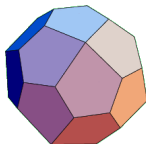
Grafy

Terminologie vychází z mnohostěňů:

Graf se značí $G = (V, E)$.

Prvky množiny V se nazývají *vrcholy*.

Značí se obvykle u, v apod.



Množina E obsahuje vybrané dvojice vrcholů neboli tzv. *hrany*.

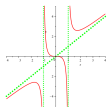
Píšeme $E \subseteq \binom{V}{2}$. Symbol $\binom{V}{2}$ značí množinu všech dvojic.

Hrany se značí $e = (u, v)$, ale jde o *neuspořádané* dvojice!

Vrcholy tvořící hranu se nazývají *sousední*.

(Grafy obecných relací mohou mít hrany orientované a smyčky.)

Pozor na podobně nazvané, ale principiálně jiné objekty:



~~Graf funkce~~



~~Statistický či finanční graf~~

Vybrané typy grafů

Prázdný graf je graf bez hran.

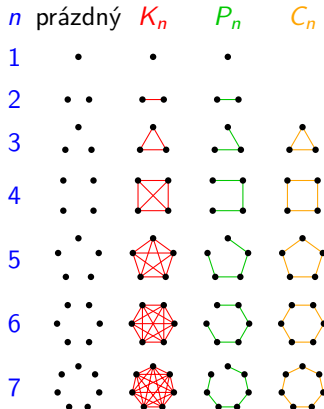
Úplný graf obsahuje všechny možné dvojice na množině vrcholů.

Cesta má seřazené vrcholy a sousedí jen po sobě jdoucí dvojice.

Kružnici neboli *cyklus* získáme z cesty spojením krajních vrcholů.

Formálně, pro $V_n = \{v_1, \dots, v_n\}$:

- ▶ prázdný graf je (V_n, \emptyset) ,
- ▶ úplný graf je $K_n = (V_n, \binom{V_n}{2})$,
- ▶ cesta P_n má hrany $E_{P_n} = \{(v_i, v_{i+1}) : i \in \{1, \dots, n-1\}\}$,
- ▶ cyklus C_n pro $n \geq 3$ má hrany $E_{C_n} = E_{P_n} \cup \{(v_1, v_n)\}$.



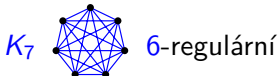
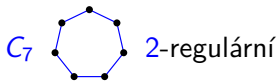
Stupně

Stupeň vrcholu v je roven počtu hran, kterým v náleží.

Formálně: $\deg(v) = |\{e: v \in e\}|$

Regulární graf má všechny stupně stejné.

Např. každá kružnice je 2-regulární graf a úplný graf K_n je $(n - 1)$ -regulární.



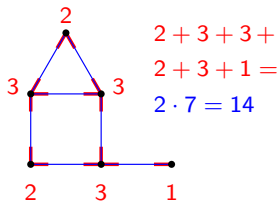
Pozorování: Součet všech stupňů je roven dvojnásobku počtu hran.

Formálně: $\sum_{v \in V} \deg(v) = 2|E|$

... tzv. *princip sudosti*.

Důkaz:

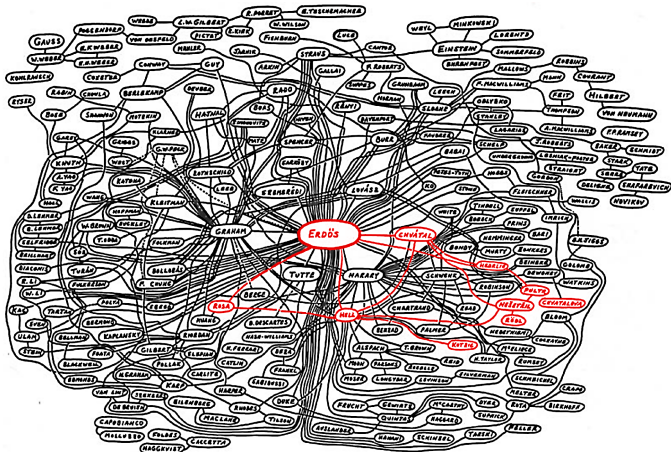
Každá hrana má dva konce a každý takový konec je započten ve stupni jen u jednoho vrcholu.



Podgrafy

... situace kdy cheme popsat je část vztahů,
čili se zaměříme jen na některé vrcholy a některé hrany.

Ukázka: P. Erdős a českoslovenští matematici v Erdősově grafu:



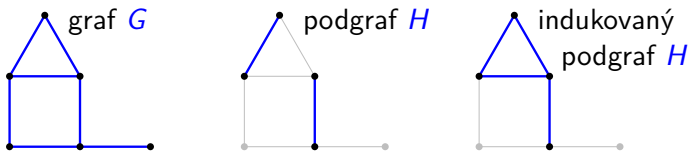
Podgrafy

... situace kdy chceme popsat je část vztahů,
čili se zaměříme jen na některé vrcholy a některé hrany.

Definice: Graf $H = (V_H, E_H)$ je *podgrafem* grafu $G = (V_G, E_G)$,
pokud $V_H \subseteq V_G$ a $E_H \subseteq E_G \cap \binom{V_H}{2}$.

Graf H je navíc podgrafem *indukovaným* množinou V_H ,
pokud u hran platí rovnost namísto inkluze, čili $E_H = E_G \cap \binom{V_H}{2}$.

Ukázka:



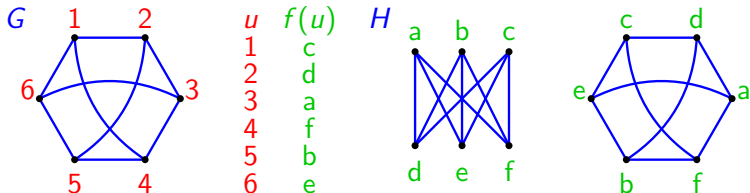
Indukovaný podgraf obsahuje všechny hrany grafu G ,
které mají oba konce ve zvolené množině V_H .

Isomorfismus grafů

... popisuje vztah mezi dvěma grafy,
které se liší jen názvy vrcholů, ale jinak mají stejnou strukturu.

Definice: Graf G je *isomorfní* grafu H pokud existuje
vzájemně jednoznačné zobrazení $f: V_G \rightarrow V_H$ splňující:
 $\forall u, v \in V_G: (u, v) \in E_G \Leftrightarrow (f(u), f(v)) \in E_H$.

Ukázka:



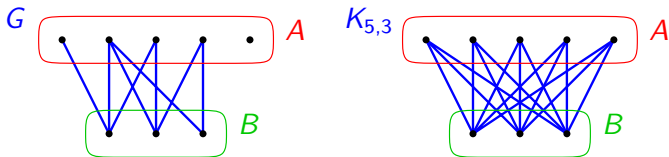
Pozorování: Relace „být isomorfní“ je reflexivní, symetrická a tranzitivní, jde o ekvivalenci. Její třídy ekvivalence jsou obvykle vnímány jako odlišné grafy s nepojmenovanými vrcholy.

Bipartitní grafy

... grafy, v nichž hrany vedou jen mezi dvěma skupinami vrcholů

Definice: Graf G se nazývá *bipartitní*, jde-li V_G rozdělit na dvě disjunktní množiny A a B , přičemž každá hrana vede mezi nimi.

Ukázka:



Definice: *Úplný bipartitní* graf $K_{m,n}$ je takový bipartitní graf, který má všechny hrany mezi množinami A velikosti m a B velikosti n .

Pozorování: Každý bipartitní graf je podgrafem nějakého úplného bipartitního podgrafu.

Kvíz — řešení

Je-li u některých otázek více možností správných, vyberte všechny.

1. Každý bipartitní graf na 10 vrcholech je podgrafem nějakého
a) $K_{5,5}$, b) $K_{5,9}$, c) $K_{5,10}$, d) $K_{1,10}$, e) $K_{1,9}$.
2. Pravda nebo lež?
Pokud jsou si dva grafy G a H isomorfní, potom každý podgraf G je isomorfní nějakému podgrafu H .
3. Pravda nebo lež?
Každý 2-regulární graf je isomorfní nějaké kružnici.
4. Kolik vrcholů má nejmenší 5-regulární graf, který není isomorfní K_6 ?
a) žádný takový graf neexistuje, b) 7, c) 8, d) 9, e) 10.
5. Pravda nebo lež? Každý regulární bipartitní graf má obě části A a B stejně velké.

Otázky k porozumění tématu přednášky

- ▶ Kolik hran má úplný graf K_n a kolik úplný bipartitní $K_{m,n}$?
- ▶ Které cesty a které kružnice jsou izomorfní úplným grafům, resp. úplným bipartitním grafům?
- ▶ Kolik má n -vrcholový graf indukovaných podgrafů?
- ▶ Pomocí jakých zobrazení lze definovat podgrafy a indukované podgrafy?

Poznámky k pojmosloví a značení

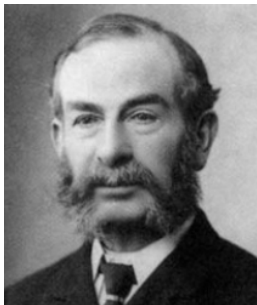
Vrcholy bývají někdy nazývány *uzly*.

Termín graf pochází od J. J. Sylvestera, který jej zavedl v roce 1878 jako synonymum pro Kekulého diagram struktury molekul.

Lze se setkat s definicí grafů, v nichž jsou hrany uspořádané dvojice. Tyto struktury se obvykle nazývají *orientované grafy*.

Zobecnění grafů v nichž jsou povoleny smyčky u vrcholů anebo násobné hrany, případně i půlhrany se nazývají *multigrafy*.

Pro zdůraznění, že graf neobsahuje žádné smyčky, půlhrany ani násobné hrany se používá termín *prostý graf*.



James Joseph
Sylvester
1814 – 1897