

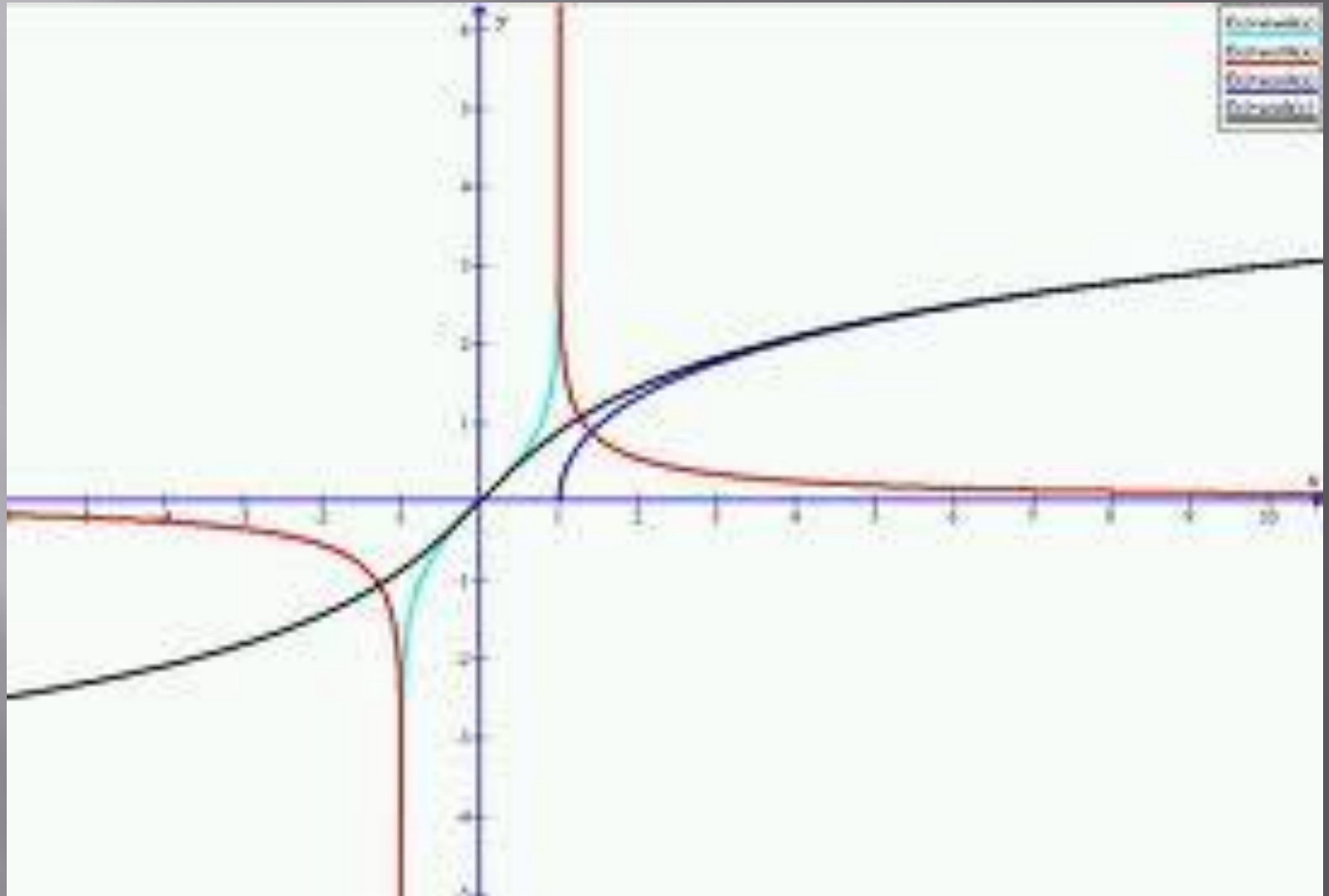
TEÓRIA GRAFOV A JEJ APLIKÁCIE

Mária Ždímalová
KMDG, Svf STU v Bratislave

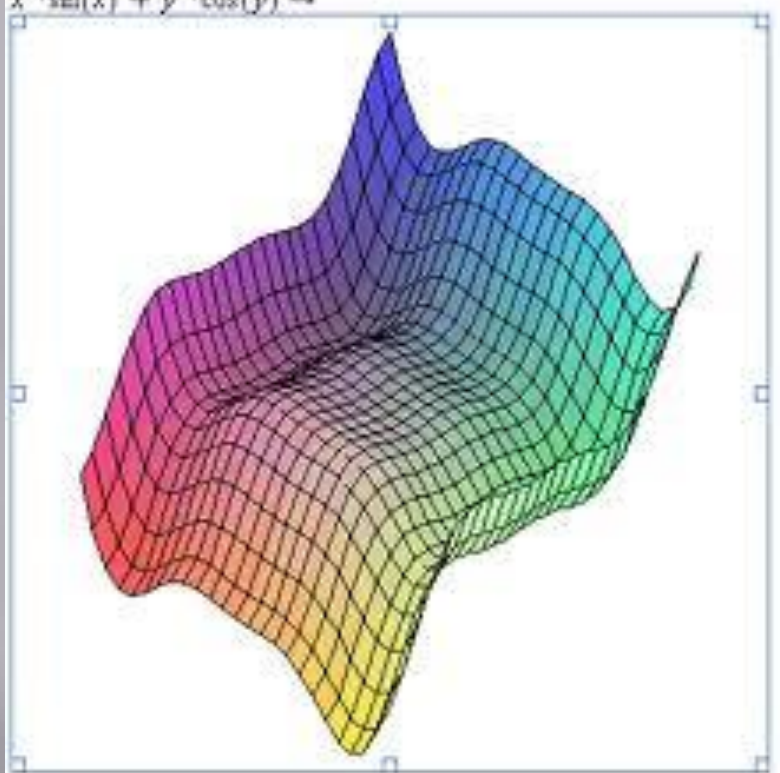
Grafy

- ▣ Čo je to graf ?
- ▣ Grafy funkcií
- ▣ Grafy prezentujúce štatistické údaje

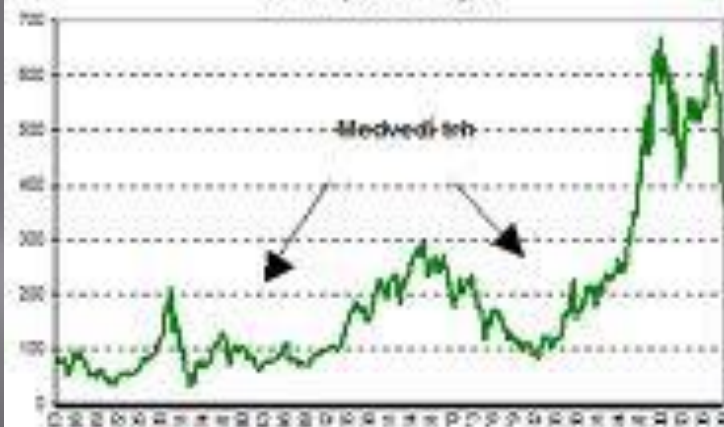




$$x^2 \cdot \sin(x) + y^2 \cdot \cos(y) \rightarrow$$



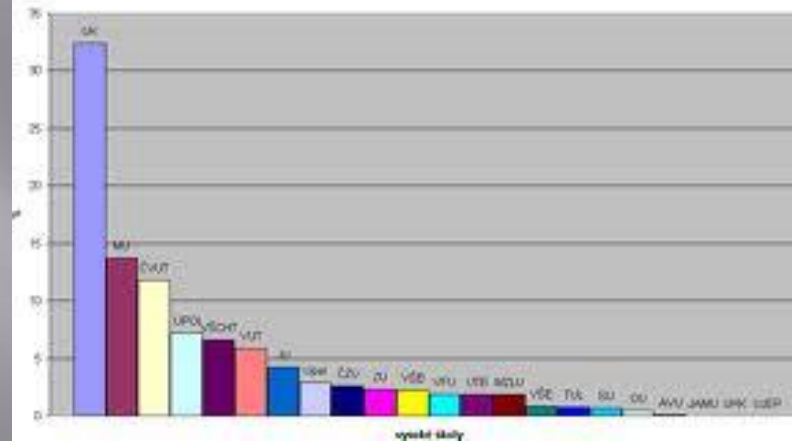
Graf 1; Index Dow Jones v reálnych cenách za 95 rokov (1913-2009), %



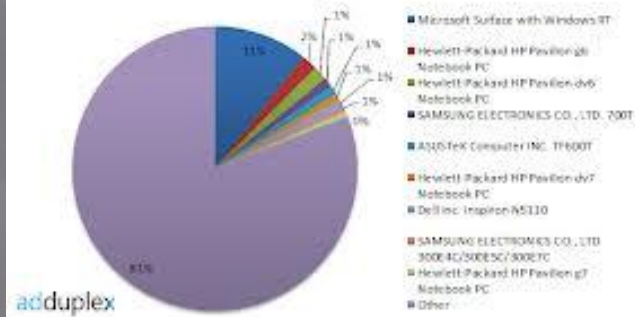
Graf 2: Index MSCI Japan (1969-2009)

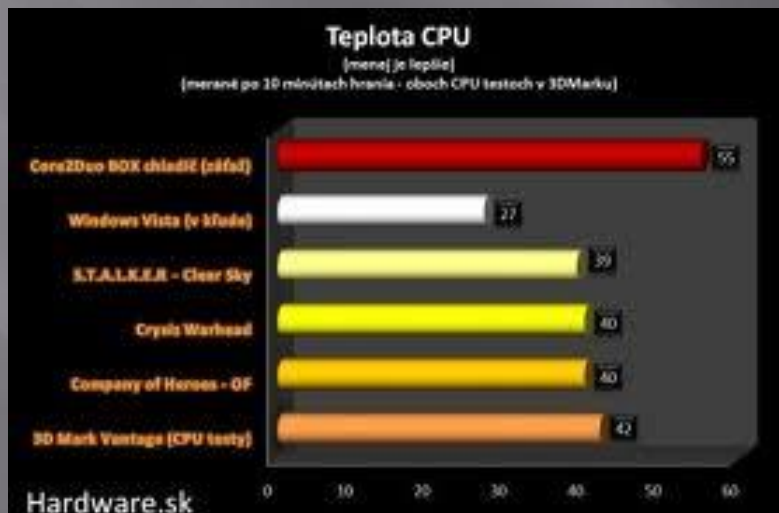
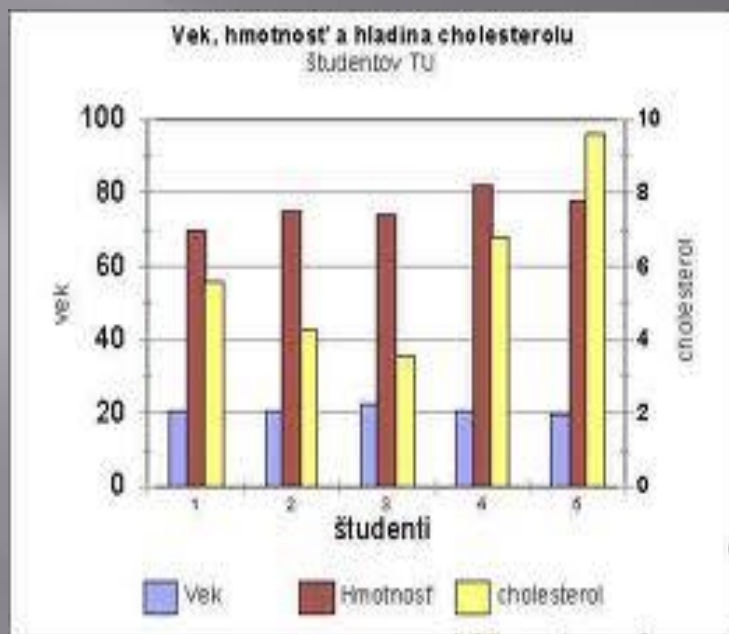


Podiel jednotlivých vysokých škôl na inštr. podpore v roke 2008 v %



Windows 8/RT Devices





Graf ako štruktúra

Čo majú spoločné nasledujúce úlohy?

1. Na filmovom festivale sa zišlo 6 000 ľudí, niektoré dvojice sa poznajú, niektoré nie.

Ako nájsť najväčšiu skupinu ľudí, v ktorej sa všetci poznajú?

2. Podnikateľ spisuje procesy, ktoré sa pravidelne opakujú, pri tvorbe jeho produktu. Niektoré úlohy závisia na dokončení iných, a tak by rád vedel, ako ich usporiadať a aké možnosti má pri ich paralelizovaní.

3. Ako nájsť najkratšiu cestu z Plzne do Brna, ak máme zadanú diaľničnú sieť Českej republiky ako trojice (mesto, mesto, d'iaľka) ?

1. Obyčajný graf
2. Orientovaný graf
3. Ohodnotený graf

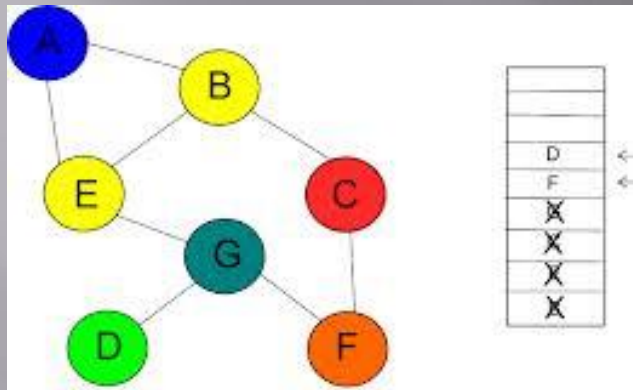
- ▣ Spoločné veci: vstupy môžeme redukovať na dve množiny: **OBJEKTY** a **VŤAHY** medzi dvojicami týchto objektov.

- ▣ Objekty sú po poradí: ľudia, úlohy, mestá.
- ▣ Vzťahy sú:
 1. A sa pozná s B
 2. A závisí na dokončení B
 3. Medzi A a B existuje cesta dlhá x .

- ▣ Grafy sú pekné na kreslenie.
- ▣ **Určenie:**
 1. Filmový festival – jediné, čo o vzťahu vieme, je, že existuje.... obyčajné grafy.
 2. Podnikatelia – vzťahy majú smer....orientované grafy.
 3. Prípad hľadania najkratšej cesty – ohodnotený graf. Vieme, že vzťah existuje a ak áno, aké má ohodnotenie (číslo).

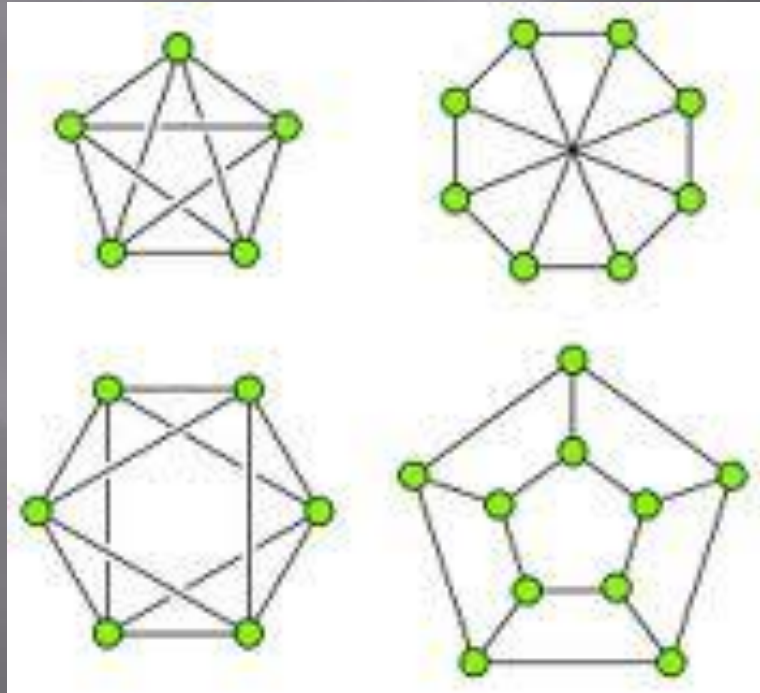
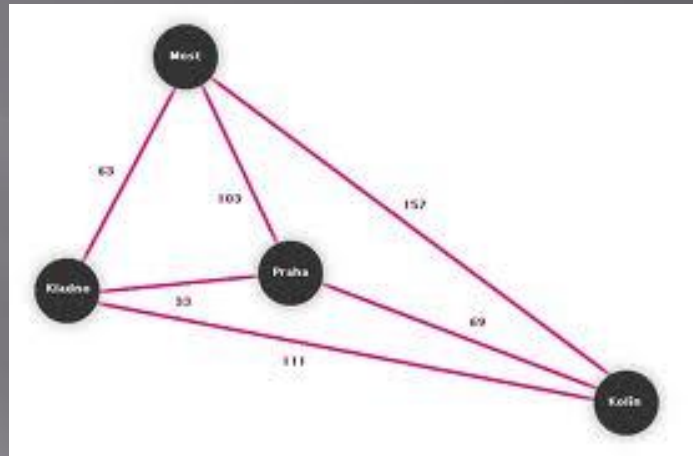
- ▣ Grafy: vrcholy a hrany.
- ▣ Objektom hovoríme vrcholy.
- ▣ Vzťahom hovoríme hrany.

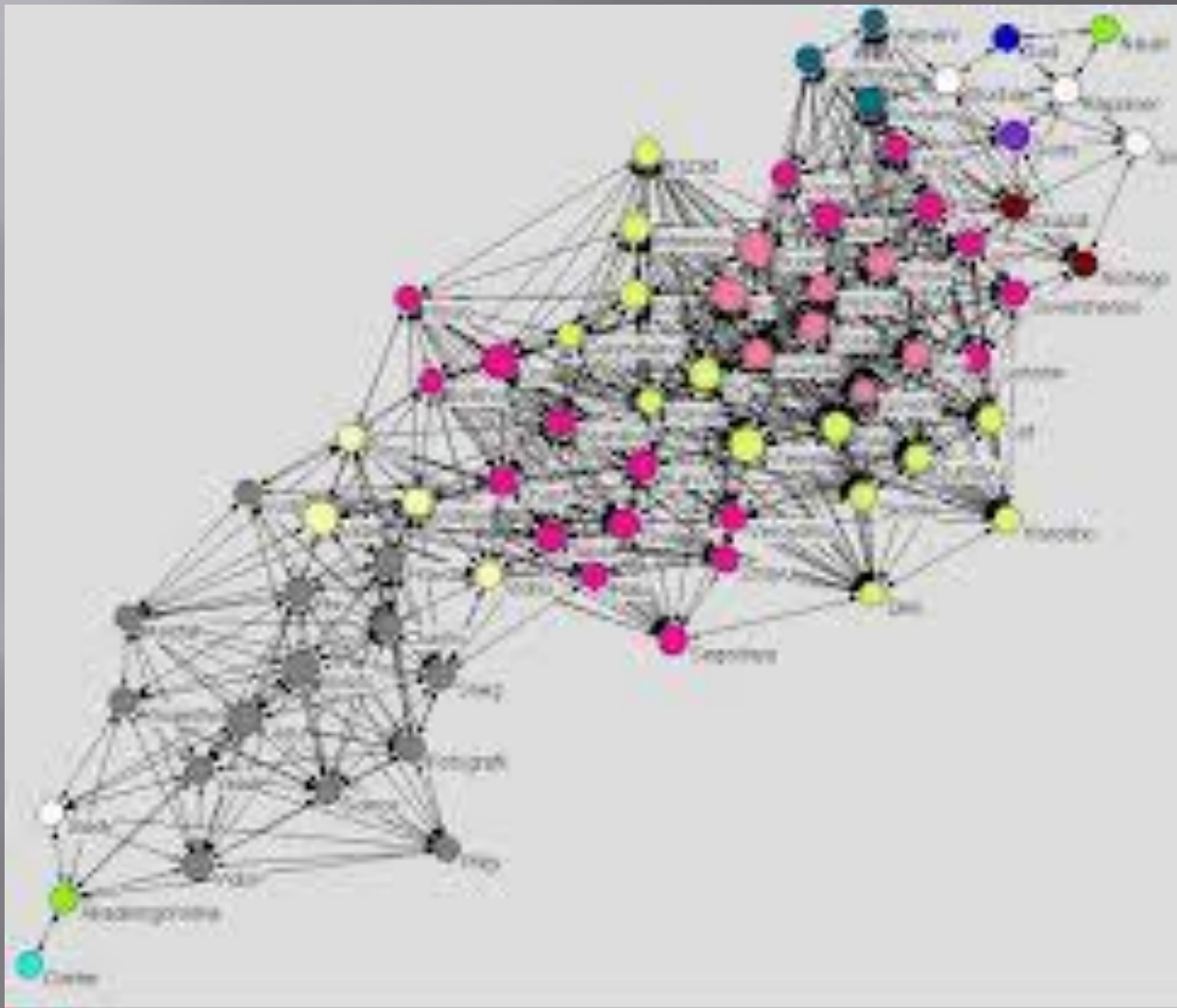
- ▣ Príklady grafov a sietí:



D
F
X
X
X
X

Visited = { A, B, E, C, G, F, D }





História

- ▣ Mladá vedecká diciplína.
- ▣ Leonhard Paul Euler (1707-1783), Problém mostov mesta Königsberg (1736).
- ▣ Mesto Königsberg - v Prusii, 7 mostov, ostrovy. Otázka , či je možné spraviť takú prechádzku, aby sme prešli každým mostom práve raz?

- ▣ Problém štyroch farieb: 19. storočie, vyriešený až v roku 1976 s využitím počítačov.

Stačí štyri farby na ofarbenie ľubovoľnej politickej mapy tak, aby žiadne dva susediace štáty neboli ofarbené rovnakou farbou?

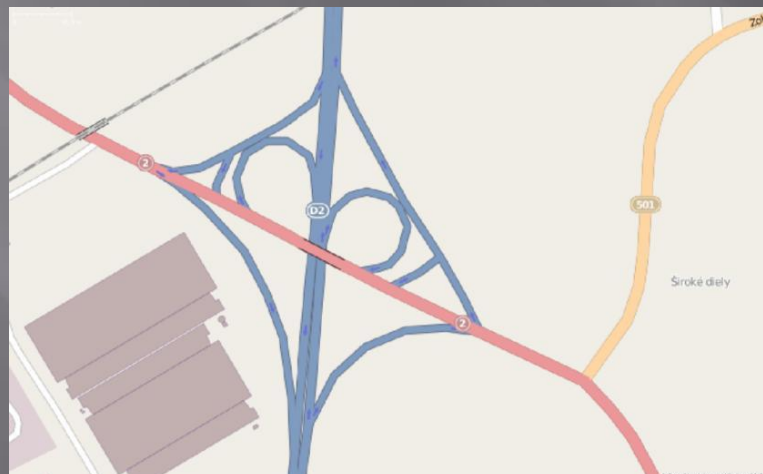
- ▣ Ak máme nesúvislé územie, tak štyri farby nestačia. Predpoklad: každý štát má súvislé územie.



Algoritmy na hľadanie najkratšej cesty

- ▣ Cestná sieť – graf.
- ▣ Križovatky - vrcholy grafu.
- ▣ Cesty – hrany, znázorňujúce „príbuzenstvo“, spojenia medzi križovatkami.

Obr.



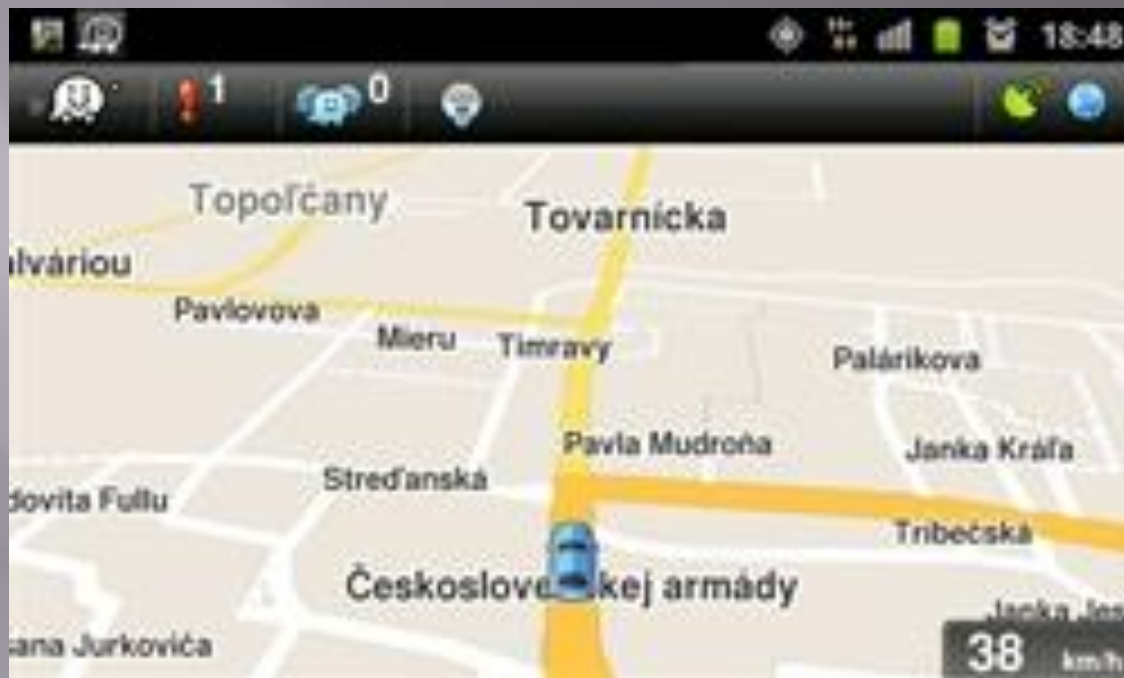
GPS a navigácie



GPS a navigácie

- Cieľ: nájsť najkratšiu cestu z bodu A do bodu B (z Bratislavy do Humenného) .
- Algoritmy na hľadanie najkratších ciest – metódy teórie grafov.
- Dijkstrov algoritmus.
- Ako zostrojiť algoritmus, ktorý nájde najkratšiu cestu z bodu A do bodu B a zaručí, že je najkratšia?

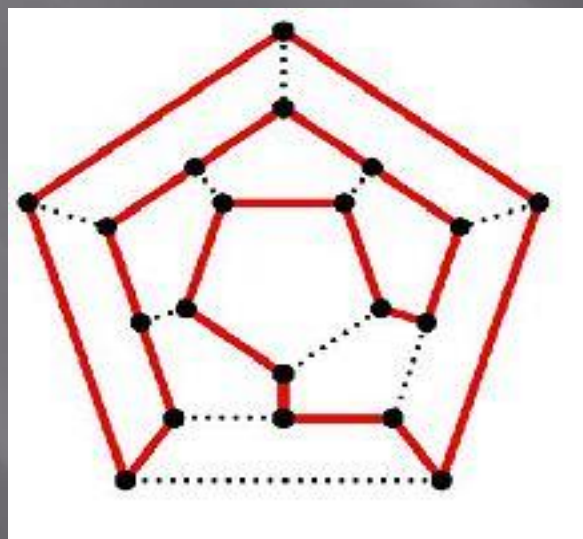
- ▣ „My“ ulice vidíme, keď sa pozrieme na mapu, ale algoritmus ich nevidí, snaží sa „manuálne poslepiacky“ nájsť túto cestu.
- ▣ Cestná sieť – ak bude veľmi veľká, nepomôže nám „vidieť“ kúsok mapy.
- ▣ Potrebujeme metódu, ktorá v akejkolvek sieti nájde najkratšiu cestu.



- ▣ Otázka: Ako rýchlo prebehne algoritmus?
- ▣ V polynomiálnom čase, $O(n^3)$, kde n je počet vrcholov.
- ▣ Ak $n = 1000$ vrcholov, tak $O(n^3)$ je rádovo miliarda operácií.
- ▣ Pri súčasných počítačoch, kde máme „veľa“ vrcholov a „málo“ hrán, v týchto „riedkych“ grafoch sú tieto algoritmy veľmi rýchle (řádovo sekundy).

- Na druhej strane existujú matematické problémy, ktoré sú stále veľmi ťažké:
- Nájdenie a existencia Hamiltonovskej cesty, t. j. takej cesty v grafe, ktorá navštívi každý vrchol práve raz.

□ Obr.



Ak graf s $n=100$

- ▣ Dijkstrov algoritmus
- ▣ Hľadáme všetky najkratšie cesty v čase $100^3 = 1000000$. konštantá
- ▣ rádovo sekundy (ak aj uvažujeme počítač, spôsob implementácie)
- ▣ Algoritmy hľadajúce Hamiltonovské cesty
- ▣ 2^n . konštantá
- ▣ $2^{10} = 10^3$
- ▣ 2^{100} približne 10^{30}
- ▣ Je veľmi veľá
- ▣ 1 rok približne $3,1 \cdot 10^7$ sekúnd.

- ▣ Iný podobný druh problému: nájsť najlacnejšiu cestu, ak máme ohodnotené grafy (na hranách hodnoty – cena za cestu, kilometre, a pod.)
- ▣ Aj na tieto úlohy poznáme algoritmy, ešte sú sú dostatočne rýchle.
- ▣ Existuje jeden problém PNP otázka: trieda úloh, ktoré vieme riešiť v polynomiálnom čase na deterministickom stroji v počítači = triede problémov, ktoré vieme algoritmicky riešiť v polynomiálnom čase na nedeterministickom stroji.

- ▣ Ak odpoveď na otázku je, že sa tieto triedy nerovnajú, tak nikdy nikdo nebude vedieť nájsť rýchlejší algoritmus na nájdenie Hamiltonovskej cesty, t.j. takýto algoritmus neexistuje.
- ▣ Problém, či $P=NP$ patrí medzi **miléniové problémy** – Problémy tisícročia. Je ich 7, na každý z nich je vypísaná odmena (milión dolárov). Jeden z nich je už vyriešený.

- ▣ Tieto algoritmy trvajú „veľmi dlho“, preto sa aplikujú „aproximačné“ algoritmy.
- ▣ Nájdenie Hamiltonovských ciest a pod. , ako hľadanie najlacnejšej cesty :

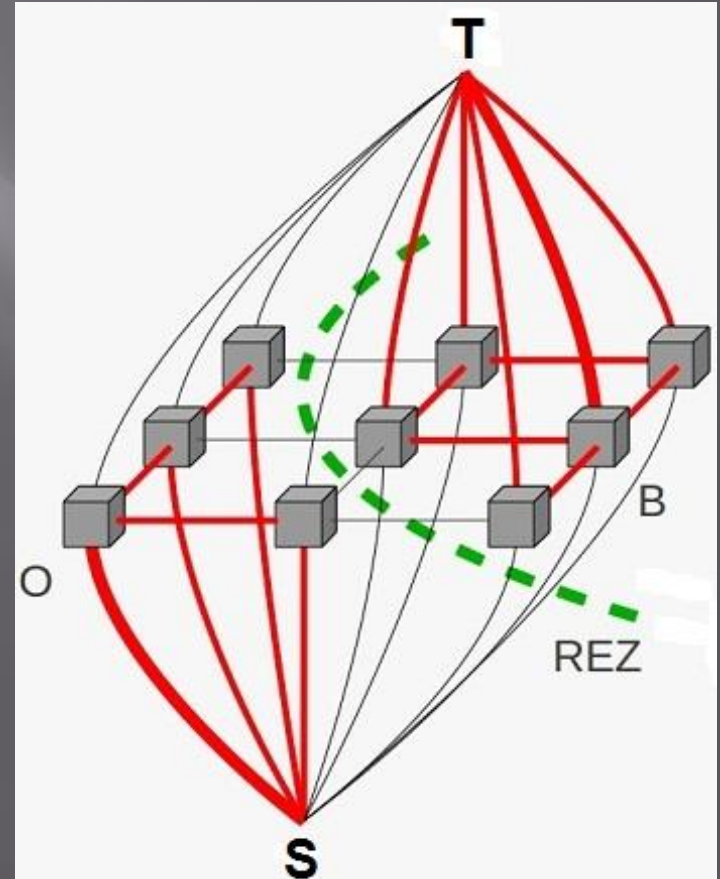
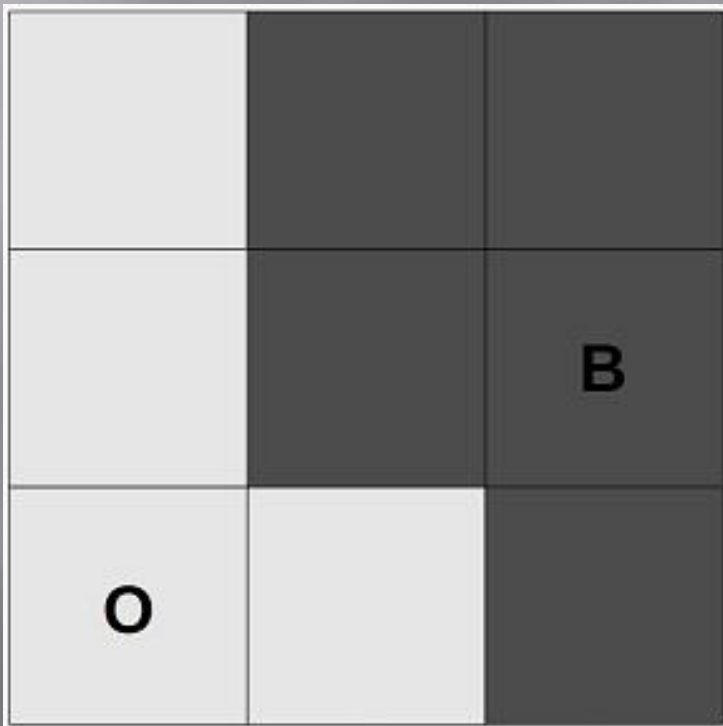
aproximačné algoritmy

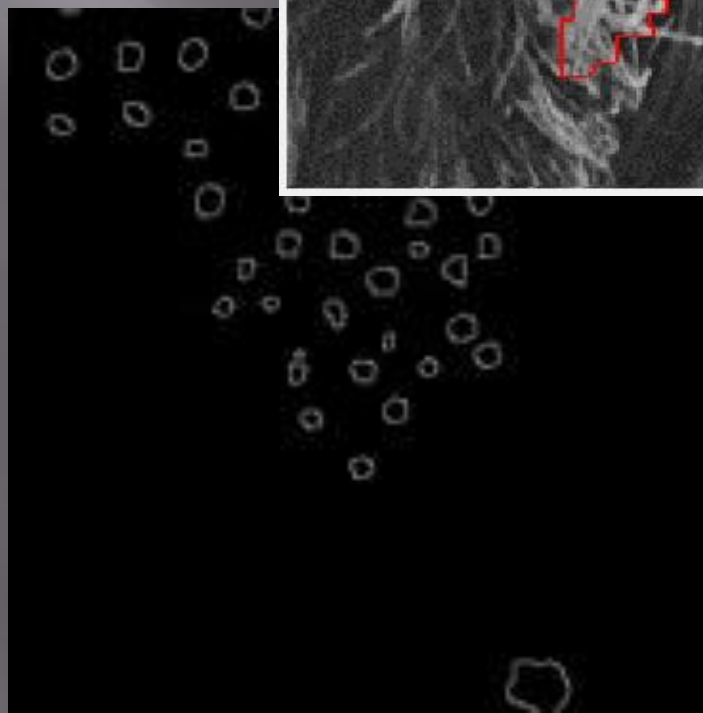
- ▣ Tieto sítě nenájdu najoptimálnejšie riešenie, ale prebehnú v reálnom čase a uspokojia sa s optimom.

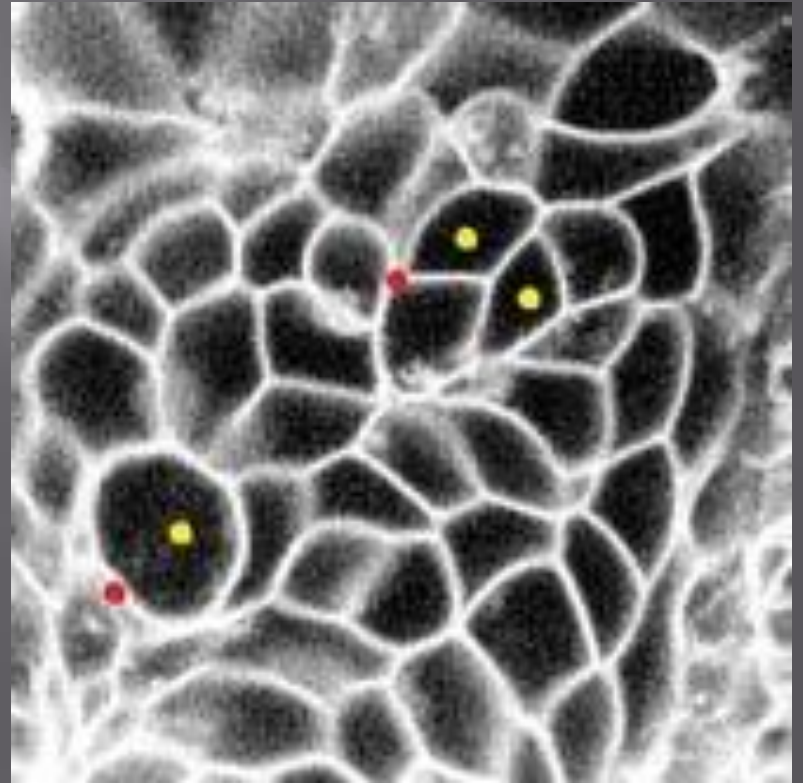
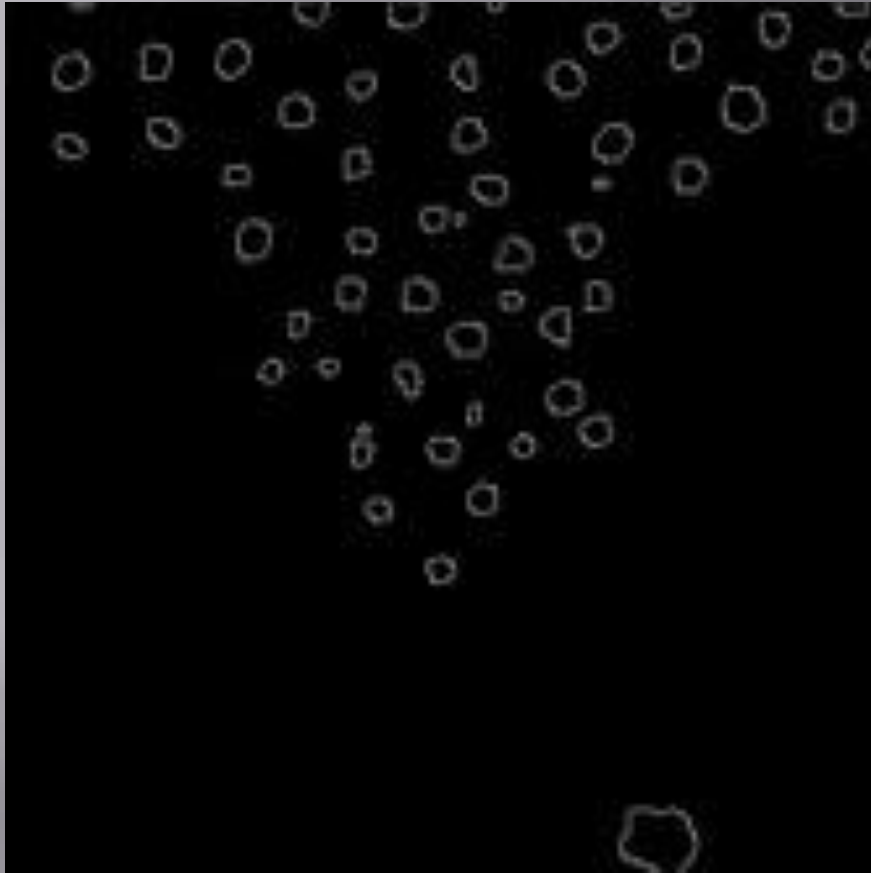
Aplikácia grafových algoritmov v spracovaní obrazu

- ▣ Grafové algoritmy na hľadanie maximálneho toku v sieti.
- ▣ Ford - Fulkersonov algoritmus.
- ▣ Push – relabel algoritmus.
- ▣ Obrázok, pixely a hodnoty intenzít, následne z toho konštrukcia grafu, pridanie ústia a zdroju siete.
- ▣ Maximálny tok v sieti = minimálny rez = segmentácii obrázku (object a background)

- ▣ Aplikácia v spracovní umelých, medicínskych dát (napr. röntgenové snímky), biologických dát
- ▣ Krivá Z., Bohumel T., Ždímalová M. :







Ďakujem za pozornosť.