

uspořádané dvojice  $(x, y)$   $\{(x), \{x, y\}\}$

Rankisszky součin  $A \times B := \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$

n. r. k. -nice  $(x_1, \dots, x_n)$   $(x, y, z) \sim (x, (y, z)) \sim ((x, y), z)$

Rankisszky možnost  $A^R = \underbrace{A \times \dots \times A}_{n}$  Rankisszky součin je asociativní!

Relace

$x \rightarrow$  relace  $\rightarrow$  ano/ne  
 $y \rightarrow$

Def:  $A$  je binární relace mezi souběžnicemi  $X$  a  $Y \equiv A \subseteq X \times Y$

Def:  $A$  je relace na množině  $X$  mezi  $X \times X$  ( $A \subseteq X^2$ )

Př.  $A = \{(1, 2, 3, 4, 5)\}$

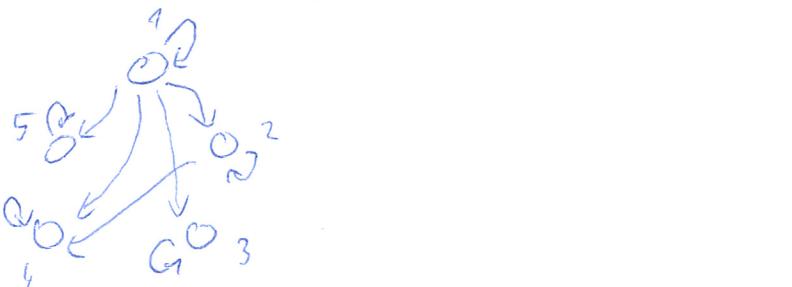
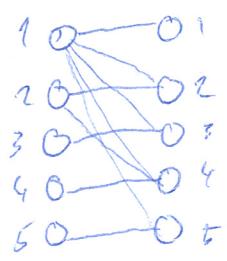
①  $x = y \quad \{(1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4), (5, 5)\}$

	1	2	3	4	5
1	m	m	m	m	m
2	m		m	m	m
3		m			
4			m		
5				m	

	1	2	3	4	5
1	m	m	m	m	m
2		m	m	m	m
3			m		
4				m	
5					m

④  $\varnothing$  prázdná relace

2 způsob



$(x, y) \in R$

strukturní  
 $x R y$

## Operace s relacemi

Inverze  $R^{-1}$  je relace nosí  $\forall a \in X$

$$R^{-1} := \{(y, x) \mid (x, y) \in R\}$$

Gládární relaci

$R$  nosí  $X_1 Y$ ;  $S$  nosí  $Y_2$

$T$  nosí  $X_1 Z$

$$x T z \equiv \exists y \in Y : x R y \wedge y S z$$

Diagonála

$$\Delta_X := \{(x, x) \in X\}$$

Funkce (zobrazení)

$$X \xrightarrow{f} Y$$

Df: Funkce z množiny  $X$  do množiny  $Y$  je relace  $A$  nosí  $X_1 Y$

$$\text{t.j. } \forall x \in X \exists! y \in Y : x A y$$

zobrazení:  $f(x) \dots y : x A y$

$$f(S) := \{f(x) \mid x \in S\}$$

řešení: ①  $\sin: \mathbb{R} \rightarrow [-1; 1]$

$$x \mapsto \sin x$$

$$x \mapsto a \sin \varphi x$$



"nesoučasná" matice zadané  
rel.  $\exists! y$ "

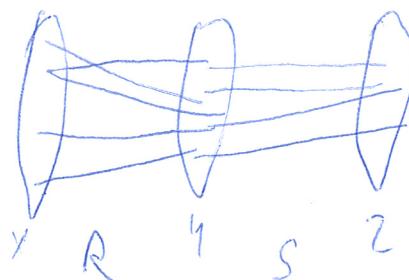
②  $\operatorname{sgn}: \mathbb{R} \rightarrow \{-1, 0, 1\}$

③  $|A|: \mathbb{Z}^N \rightarrow \mathbb{N} \cup \{\infty\}$  kardinalita

④  $f(x) = x$  identická  $\Delta_X$

⑤  $f(a, b) \in Y \quad A \times B \rightarrow Y$

$$\begin{matrix} A \\ \times \\ B \end{matrix}$$



$$T = R \circ S$$

Gládární funkci

$$f: X \rightarrow Y \text{ a } g: Y \rightarrow Z$$

$$\text{pak } f \circ g: X \rightarrow Z$$

## Vlastnosti funkcií

Df: Funkcia  $f: X \rightarrow Y$  je

- "jednoznačná" (injektívna)  $\equiv \forall x_1, x_2 \in X : x_1 \neq x_2 \wedge f(x_1) = f(x_2)$

- "na Y" (surjektívna)  $\equiv \forall y \in Y \exists x \in X : f(x) = y$

- "zájerné jednoznačné" (bijektívne) (1-1)  $\equiv \forall y \in Y \exists! x \in X : f(x) = y$

$\Rightarrow f^{-1}$  je funkcia z Y do X.

Df: Relacia R na X je

- reflexívna  $\equiv \forall x \in X : xRx$   
 $(\forall x \in R)$

- symetrická  $\equiv \forall x, y \in X : xRy \Rightarrow yRx \quad R = R^{-1}$

- antisymetrická  $\forall x, y \in X : xRy \wedge yRx \Rightarrow x = y$

- transitívna  $\equiv \forall x, y, z \in X : xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz \quad \text{názv} (=) (>) (<)$

## Ekvivalence

Df: Relacia R na X je ekvivalence  $\equiv$  R je reflexívna, symetrická a transitívna

## Ekvivalentné súdô

prostredie X

$xRy \Leftrightarrow x \in R[y] \Leftrightarrow y \in R[x]$

$R[x] = \{y \in X | xRy\}$

Vektor ①  $\forall x \in X \quad R[x] \neq \emptyset$   $\stackrel{\text{reflexívita}}{\Rightarrow} xRx \Rightarrow x \in R[x]$

②  $\forall x, y \in X$  bud  $R[x] = R[y]$ , nebo  $R[x] \cap R[y] = \emptyset$

③  $\{R[x] | x \in X\}$  mážte ekvivalence R jednoznačné  $\stackrel{\text{def. ②}}{\Rightarrow}$

d) ②: Ak bud  $R[x] \cap R[y] \neq \emptyset$  par  $R[x] = R[y]$  (korektné dôsledok)

$\exists a \in R[x] \cap R[y]$  čiže  $R[x] \subseteq R[y]$  kedy  $\forall a \in R[x] : a \in R[y]$

$aRx \wedge xRa \Rightarrow aRa$

$yRa \wedge aRy = yRa$



Df: Nejmenší systém  $\mathcal{G} \subseteq 2^X$  je rozklad množiny  $X \equiv$

①  $\forall A \in \mathcal{G}: A \neq \emptyset$

②  $\forall A, B \in \mathcal{G}: A \neq B \Rightarrow A \cap B \neq \emptyset$

③  $\bigcup_{A \in \mathcal{G}} A = X$

$$\begin{aligned} x, y \in & \exists A \in \mathcal{G}: \\ & \{x, y\} \subseteq A \end{aligned}$$

Def: Relace  $R$  je na množině  $X$  je uspořádáním  $\equiv R$  je reflexivní, transitivní  
 a antisymetrická

Def: Uspořádaná směsina  $(X, R)_{(\leq, \leq, \leq)}$

Příklady:

①  $(N, \leq)$  lineární

③  $\Delta_X$

$(\emptyset, \emptyset)$  není uspořádáním

②  $(Q, \leq)$  lineární

④  $(N^+, \leq)$  dělitelnost

$\begin{matrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{matrix}$  není antisym.

⑤  $(Z^+, \leq)$  inkluze

nestupející uspořádání

Def:  $x, y \in X$  jsou porovnávatele  $\equiv x R y \vee y R x$

uspořádání  $R$  je lineární  $\equiv \forall x, y \in X$  porovnávatele

⑥ Lexikografické uspořádání

def:  $(X, \leq) \rightarrow (Y, \leq): x \leq y \equiv \begin{cases} x \leq y \\ x = y \end{cases}$

$(A, \leq)$  lin. uspořádaná směsina (abeceda)

ostatní porovnávání  
ostatní "uspořádání"

A<sup>2</sup> def  $\leq_{lex}$

$(x_1, y_1) \leq (x_2, y_2) \equiv x_1 \leq x_2 \vee (x_1 = x_2 \wedge y_1 \leq y_2)$

$(A^*, \leq_{lex})$

$(A^*, \leq_{lex})$   $\begin{cases} \nearrow \exists z \text{ kde se lze}, \text{ rozhodnout} \\ \downarrow \text{1 slovo v rozdílu} \end{cases} \leq$

↑ Rovněž posloupnost pravidla A

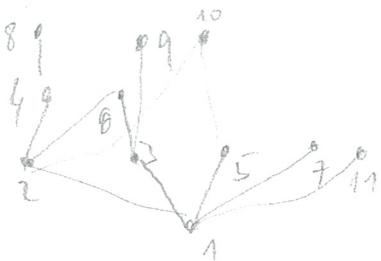
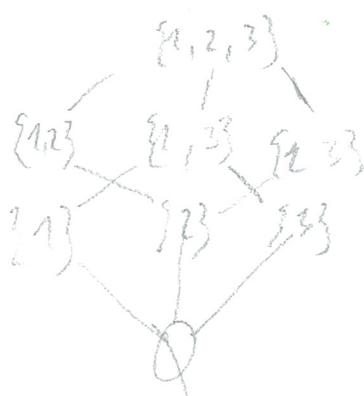
Hassenův diagram pro Rovněž ČVM

Def  $x$  je bezprostředním předchůdcem  $y$  v uspořádání  $\leq \equiv$

$x < y \wedge (\forall z: x < z \wedge z < y)$

pro dělitelnost

$(\{1, 2, 3\}, \leq)$



Def: pro  $(X; \leq)$  ČUM

- $x \in X$  je nejméně  $\exists y \in X \quad x \leq y$
- minimum  $\exists \forall y \in X \quad y < x$   
analogicky  
největší, maximum.

Lemma: Každá konečná nejméně ČUM má minimální prvek

Důkaz:  $x_1 \in X$  zvolme libovolné, pokud  $x_1$  není minimální  $\exists x_2 \in X \quad x_2 < x_1$

$$x_2 \dots - - - - - x_3 < x_2$$

$x_2$  je minimální  $x_i = x_j$   
pro  $i < j$

pomocí antisymetrie  
nikdy nerovnosti

Def: pro  $(X; \leq)$  ČUM

- $A \subseteq X$  je řetězec  $\exists a, b \in A$  jsou porovnateльné

- $A \subseteq X$  je antisimetrická posloupnost  $\exists a, b$  mimo a porovnateľné

- $w(X; \leq) := \max \{ s \text{ délek řetězce} \}$  (také nazývána)

- $\alpha(X; \leq) := \max \{ s \text{ délek antisimetrické posloupnosti} \}$  (také nazývána)

Věta o dvojkém a řetězci:  $\forall (X; \leq)$  ČUM:  $\alpha(X; \leq) \cdot w(X; \leq) \geq |X|$

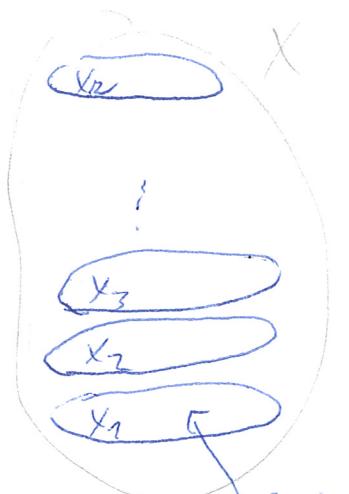
Důkaz:  $X_1 := \{x \in X \mid x \text{ je minimální}\}$

Pokud máme  $x_1 \dots x_i$

$Z_i := X \setminus \bigcup_{j=1}^i x_j$   $\xrightarrow{\text{pokud } Z_i = \emptyset}$  kópono

$X_{i+1} := \{x \in Z_i \mid x \text{ je minimální}\}$

$x_1 x_2 x_3 \dots x_d$



① každý  $x_i$  je antisimetrický  $|X_i| \leq \omega$   $\leq \omega$

②  $\{x_1 \dots x_d\}$  kóponi rozsah  $X \xrightarrow{\text{d-w}} |X_1| + \dots + |X_d| = |X|$

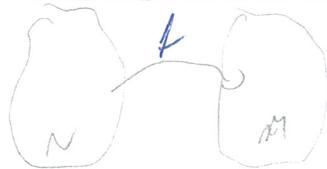
③  $\exists n_1 \in X_1 \dots x_d \in X_d : \{n_1 \dots n_d\}$  je řetězec  $\omega \leq \omega$

$n_d$  zvolime libovolné  $\in X_d$

$n_d \neq x_{d-1} \Rightarrow n_{d-1} \in X_{d-1} \subset n_d \dots$  pokle do  $n_1$

antisimetrické  
vztah  
v A diagrammu

QED



$$\# f: N \rightarrow M = m^n$$

$|N| = n \quad |M| = m$

$n, m > 0$

Dle indukce podle  $n$

1.  $n=1 \quad \# f_m = m^1$

2.  $n \Rightarrow n+1$

$n+1$ - prvok  $N$ ,  $m$  prvok  $M$   
svoluje první  $x \in N$

$f$  je jednoznačně určena: fix)  $m \in M$

$$\# f = m, m \in m^{n+1} \text{ if } f: N \setminus \{x\} \hookrightarrow M \text{ ind. füg. } \square$$

Věta: Jeli  $N$   $n$ -prvková množina  
pak  $|2^N| = 2^n$

Dk:  $A \subseteq N$

$$c_A: N \rightarrow \{0, 1\} \quad c_A(x) \begin{cases} 0 & x \notin A \\ 1 & x \in A \end{cases}$$

charakteristická funkce

$$\# podmnožin A = \# char funkcií = 2^n \quad \square$$

Věta: Nechť  $X \neq \emptyset$  konečná

$$Y = \{S \subseteq X \mid \text{množina } S \text{ je sudá}\}$$

$$Z = \{L \subseteq X \mid L \text{ je lichá}\}$$

Pokud

$$|Y| = |Z| = 2^{m-n}$$

Dk:  $\# Z = |G|$

Deknujme bijekci  $f: Y \rightarrow Z$   
svoluje si  $a \in X$

$$f(S) := S \Delta \{a\}$$

1.  $f(S) \in Z$  } z toho plyně, že je  
2.  $f$  má inverse  $f^{-1} = f$  } to bijekce  $\square$

Věta: Nechť  $N$  je  $n$ -prvková  
 $M$  je  $m$ -prvková

pak  $\# f: N \rightarrow M$  prostých =

$$= m \cdot \underbrace{(m-1) \cdot \dots \cdot (m-m+1)}_{m \text{ členů}} \quad m^{\underline{m}}$$

Dk: jde o pravou větu, nemůžeme opakovat

Kombinatorické funkce

- $X \rightarrow \{0, 1\} \dots 2^X$

- $\{1, 2\} \rightarrow X \dots (x, y) \in X^2$

- $\{1, 2, \dots, n\} \rightarrow X \dots$  uspořádání  $k$ -lice  $X^k$

- $N \rightarrow X \dots$  nekonečné posloupnosti prvků  $X$

- permutace na  $X$ :  $f: X \rightarrow X$  bijekce  
 $m = |X| \quad f: \{1, \dots, n\} \xrightarrow{\text{bijekce}} X$  lineární uspořádání na  $X$

$$\# \text{perm na } X = \# \text{ prostých funkcií } \{1-n\} \rightarrow \{1-n\}$$

$= n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot 1 = n!$

$10! = 10$

# nesporadáných k-tic z m-prvové možností N  
 $\# \text{nesporadáných k-tic} = m^k$   
 $\# \text{např. k-tic bez opakování} = m \frac{k!}{(m-k)!}$

Df: Kombinační číslo  $\binom{n}{k} := \frac{n^k}{k!} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{n \cdot (n-1) \cdots (n-k+1)}{1 \cdot 2 \cdots k}$

Df: Pro množinu  $X$  a  $k \geq 0$ :  $\binom{X}{k} := \{A \subseteq X \mid |A| = k\}$

Věta  $\forall X \quad n \geq 0 \quad |\binom{X}{k}| = \binom{|X|}{k}$   
 $\# k\text{-prvových podmnožin}$

Vlastnosti komb. čísel

$\binom{n}{0} = 1 = \binom{n}{n} = 1 \quad \binom{n}{1} = n = \binom{n}{n-1} \quad \binom{n}{k} = \binom{n}{n-k}$

5)  $\binom{n}{s} = \binom{n-1}{s} + \binom{n-1}{s-1}$   
 Ds 5:  $|X| = n$   
 $\binom{|X|}{s}$  obrazem  
 $a \in X$  neobrazem  
 $\binom{X \setminus \{a\}}{s-1}$   
 $\binom{X \setminus \{a\}}{s}$

$\sum_{s=0}^n \binom{n}{s} = 2^n$   
 spočítání všech podmnožin

Věta: (Binomická) pro  $n \geq 0 \quad \forall x, y \in \mathbb{R}$

$$(x+y)^n = \sum_{i=0}^n \binom{n}{i} x^{n-i} y^i$$

$$\text{Dle: } (x+y)(x+y) \cdots (x+y)$$

$$\binom{n}{0} x^m y^0 + \binom{n}{1} x^{m-1} y^1$$

počet xy,      počet xy  
 výběr m. x      výběr m. y

důkaz

$$x=1 \quad y=-1$$

$$0 = \binom{n}{0} - \binom{n}{1} + \binom{n}{2} - \binom{n}{3} + \cdots + (-1)^n \binom{n}{n}$$

$$\hookrightarrow |y| = |z|$$

$$|T|=15 \quad |K|=5 \quad |E|=11$$

$$|T \cap K|=3 \quad |K \cap E|=5 \quad |T \cap E|=2 \quad |T \cap K \cap E|=1$$

$$|T \cup K| = |T| + |K| - |T \cap K| = 17$$

$$|T \cup K \cup E| = |T| + |K| + |E| - |T \cap K| - |K \cap E| + |T \cap K \cap E|$$

Náša: Princip inkluze a exkluze pro konečné množiny  $A_1, \dots, A_m$

$$\left| \bigcup_{i=1}^m A_i \right| = \sum_{k=1}^m (-1)^{k+1} \sum_{\substack{I \subseteq \{1, \dots, m\} \\ |I|=k}} |\bigcap_{i \in I} A_i|$$

$$\text{alternativně} \quad \left| \bigcup_{i=1}^m A_i \right| = \sum_{\substack{I \subseteq \{1, \dots, m\} \\ \emptyset \neq I \subseteq \{1, \dots, m\}}} (-1)^{|I|+1} \left| \bigcap_{i \in I} A_i \right|$$

Dle: pro každý prvek  $x \in \bigcup_{i=1}^m A_i$  spočítme příspěvky z L a P shaně  
nechť  $\times$  patří do první jmenoviny z  $A_1, \dots, A_m$       vidy 1      v

Principy z-kic: ①  $i > j \rightarrow$  příspěje 0  
②  $i \leq j \rightarrow (-1)^{i+1} (\frac{j}{i})$

$$n = \binom{0}{1} - \binom{0}{2} + \binom{0}{3} - \dots - (-1)^{j+1} \binom{j}{j} \rightarrow \text{lemon věta} \quad 0 = (1-1) = \binom{m}{0} - \binom{m}{1} + \dots$$

$\mu = 1$       QED

$$DPL = \prod_{i=1}^m (1 + x_i) = \sum_{\substack{I \subseteq \{1, \dots, m\}}} \prod_{i \in I} x_i$$

$$x_i := c_{A_i} \quad \prod_i (1 - c_{A_i}) = \left( \sum_{\substack{I \subseteq \{1, \dots, m\} \\ \emptyset \neq I \subseteq \{1, \dots, m\}}} (-1)^{|I|} \prod_{i \in I} c_{A_i} \right) + 1$$

$$1 - c_{\bigcup A_i} = \left( \sum_{\substack{\emptyset \neq I \subseteq \{1, \dots, m\}}} (-1)^{|I|+1} \cdot c_{\bigcap_{i \in I} A_i} \right) + 1$$

$$\left| \bigcup_i A_i \right| = \sum_I (-1)^{|I|-1} \underbrace{\left\{ c_{\bigcap_{i \in I} A_i} (a) \right\}}_{\left| \bigcap_{i \in I} A_i \right|}$$

$$\text{nechť } A = \bigcup_i A_i$$

$$\text{pro } B \subseteq A: c_B: A \rightarrow \{0, 1\}$$

$$c_{x \cup y} = c_x - c_y \quad \text{pro } a \in A \quad c_B(a) = \begin{cases} 0 & \text{if } a \notin B \\ 1 & \text{if } a \in B \end{cases}$$

$$c_x = 1 - c_{\bar{x}} \quad \overline{x \cup y} = \bar{x} \cap \bar{y} \quad a \in B$$

$$1 - c_{x \cup y} = (1 - c_x)(1 - c_y)$$

$$\sum_{a \in A} c_x(a) = |X|$$

Jahoda

$$S_m := \{\pi \mid \pi \text{ permutace na } \{1, \dots, m\}\}$$

$i$  dostač sviž  $\pi(i) = i$

$$\tilde{S}_m := |\{\pi \in S_m \mid \#\omega : \pi(\omega) = \omega\}|$$

$$\Pr[\text{náhodné rybníké } \pi \in \tilde{S}_m] = \frac{\tilde{S}_m}{m!}$$

$$A := \{\pi \in S_m \mid \pi \text{ má první bod}\}$$

Měkký bod

$$A_i := \{\pi \in S_m \mid \pi(\omega) = i\}$$

$$A = \bigcup_i A_i$$

$$|A_i| = (m-1)!$$

$$|A_i \cap A_j| = (m-2)!$$

$$\leftarrow \text{nice } \vdots (m-2)!$$

$$|\bigcup_{i=1}^n A_i| = \sum_{k=1}^m (-1)^{k+1} \sum_{I \in \binom{[m]}{k}} |\bigcap_{i \in I} A_i|$$

$$\binom{m}{k} \cdot (m-k)! = \frac{m!}{k!}$$

$$|A| = \sum_{k=1}^m (-1)^{k+1} \frac{m!}{k!} = m! \left( \frac{1}{1!} - \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} - \dots - \frac{(-1)^m}{m!} \right)$$

$$\tilde{S}_m = m! - |A| = m! \left( 1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \dots + \frac{(-1)^m}{m!} \right)$$

$$\approx \frac{1}{e}$$

Ostatky

$$\textcircled{1} \quad 2^{m-1} \leq m! \leq m^m$$

$$\textcircled{2} \quad m^m \leq m! \leq \left(\frac{m+1}{2}\right)^m$$

$$\textcircled{3} \quad e \left(\frac{m}{e}\right)^m \leq m! \leq e m \left(\frac{m}{e}\right)^m$$

$$\textcircled{2*} \quad \text{Stirlingova formula}$$

$$m! \sim \left(\frac{m}{e}\right)^m \cdot \sqrt{2\pi m}$$

$$\textcircled{3} \quad \left(\frac{m}{e}\right)^m \leq \left(\frac{m}{e}\right)^m \leq m^m$$

$$\textcircled{4*} \quad \left(\frac{m}{e}\right)^m \leq \left(\frac{e m}{e}\right)^m$$

$$\textcircled{5} \quad \frac{2^{2m}}{2^{m+1} \min_{\text{první}} \Sigma} \leq \left(\frac{2^m}{m}\right)^m \leq \frac{2^{2m}}{2^m \max_{\text{poslední}} \Sigma}$$

AG nerovnost

$$\begin{aligned} xy > 0 \\ \sqrt{xy} \leq \frac{x+y}{2} \end{aligned}$$

$$(m!)^2 = 1 \cdot 1 \cdot 2 \cdot 2 \cdots m \cdot m$$

$$(1 \cdot 1)(2 \cdot (m-1)) \cdots$$

$$m! = \sqrt{1 \cdot 1} \cdot \sqrt{2 \cdot (m-1)} \cdots \sqrt{m \cdot 1}$$

$$i(m-i+1) \geq m$$

$$\begin{matrix} i=1, i=m \\ i=m \\ \vdots \\ i=m \end{matrix} \text{ jinak}$$

$$m! \geq (\sqrt{m})^m = (m^{\frac{1}{2}})^m = m^{m/2}$$

$$\sqrt{i(m-i+1)} \leq \frac{n+m-i+1}{2} = \frac{m+1}{2}$$

$$m! \leq \left(\frac{m+1}{2}\right)^m$$

Def: Graf je uspořádána dvojice  $(V, E)$ , kde:

- $V$  je konečná neprázdná množina vrcholů
- $E \subseteq \binom{V}{2}$  je množina hran

Rozšíření

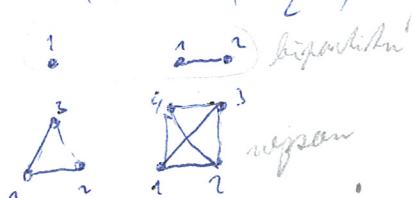
- Orientovaný
- smyčky
- multigrafy
- nekonečné

příklady

nízkoní graf  $K_n$

$$V(K_n) := \{1, \dots, n\}$$

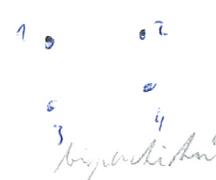
$$E(K_n) := \binom{V(K_n)}{2}$$



pravidly graf  $E_m$

$$V(E_m) := \{1, \dots, m\}$$

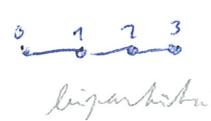
$$E(E_m) := \emptyset$$



cesta  $P_m$

$$V(P_m) := \{0, \dots, m-1\}$$

$$E(P_m) := \{\{i, i+1\} \mid 0 \leq i < m\}$$



družnice  $C_n$

$$V(C_n) := \{0, \dots, n-1\}$$

$$E(C_n) := \{\{i, (i+1) \bmod n\} \mid$$

$$\text{sudé čísla } 0 \leq i < n\}$$



nízkoní bipartitní graf  $K_{m,n}$

$$V(K_{m,n}) := \{a_1, \dots, a_m\} \cup \{b_1, \dots, b_n\}$$

$$E(K_{m,n}) := \{(a_i, b_j) \mid 1 \leq i \leq m, 1 \leq j \leq n\}$$



Def: Graf  $G$  je bipartitní  $\Leftrightarrow$

je možné rozdělit množinu  $V(G)$  na  $X, Y$

$$\text{a. s. } E(G) \subseteq \{(x, y) \mid x \in X, y \in Y\}$$

alternativně

$$\forall e \in E(G) : |\text{end}(e)| = 1 \quad \& \quad |\text{end}(e)| = 1$$

Def: Grafy  $G$  a  $H$  jsou izomorfní  $\Leftrightarrow \exists f: V(G) \rightarrow V(H)$  bijekce

$$\text{t. s. } \forall u, v \in V(G) : \{u, v\} \in E(G) \Leftrightarrow \{f(u), f(v)\} \in E(H)$$

$\cong$  je ekvivalence

Def: Graden vrcholu v grafu  $G$  je

$$\deg_G(v) := |\{u \in V(G) \mid \{u, v\} \in E(G)\}|$$

Def: skóne grafu  $G$  je posloupnost stupňů všech vrcholů

$$\sum_{v \in V} \deg_G(v) = 2|E|$$

diskutors  $\rightarrow$  je sudé číslo

# vrcholů lichého stupně je sudý

Def: Graf  $G$  je  $k$ -regulární ( $k \in \mathbb{N}$ )

$$\Leftrightarrow \forall v \in V(G) : \deg_G(v) = k$$

Def: Graf  $G$  je regulární

znamená souběžně

Věta o střední loslongnosti  $D = d_1 \leq \dots \leq d_n$  pro  $n \geq 2$  je střední graf.

$\Leftrightarrow D' = d'_1 \dots d'_{n-1}$  je střední graf &  $0 \leq d_n \leq n-1$

$$\begin{cases} d'_i = d_i & \text{pro } i \leq n-d_n \\ d'_i = 1 & \text{pro } i \geq n-d_n \end{cases}$$

DR:  $\Leftarrow$  nechť  $G'$  je graf se střední  $D'$  a vrcholy  $v_1, \dots, v_{n-1}$   
neprovází  $G$  doplněním vrcholu  $v_n$  a hran  $\{v_i, v_n\}$  pro  $i \in \{n-d_n, \dots, n-1\}$   
 $\hookrightarrow G$  má střední  $D$ .

$\Rightarrow$  Lemma: Nechť  $G$  je množina všech grafů na vrcholech  $\{v_1, \dots, v_n\}$   
se střední  $D$ ,  $G \neq \emptyset$

Položme  $\exists G \in G : \{v_i, v_j\} \in E(G)$  pro některou  $i \in \{n-d_n, \dots, n-1\}$   
mohu odpojit  $v_n$  a získám  $G'$  se střední  $D'$

DR: pro  $G \in G$  def  $j(G) := \max \{j : \{v_j, v_n\} \notin E(G)\}$

$$\text{potom } j(G) = n - d_n \text{ když } \{v_j, v_n\} \notin E(G)$$

Podle  $d_n = n-1$   
ježž  $v_n$  je  
sufixem lemmu

najdeme  $G \in G$  zehož  $j(G)$  je maximální  
sufixem: Když  $j(G) > n - d_n - 1$

$$\{v_j, v_n\} \notin E(G)$$

$$\exists i < j : \{v_i, v_n\} \in E(G)$$

$$\begin{aligned} \exists i &: \{v_i, v_n\} \in E(G) \\ \exists j &: \{v_j, v_n\} \notin E(G) \quad \left. \begin{array}{l} \text{prokazte} \\ d_i \leq d_j \end{array} \right\} \end{aligned}$$

Upřesníme graf  $G$  na  $G_1$ :  $V(G_1) = V(G)$

$$E(G_1) := E(G) \cup \{\{v_i, v_n\}, \{v_j, v_n\}\}$$

$$\backslash \{\{v_i, v_n\}, \{v_j, v_n\}\}$$

ale  $G_1 \in G$   
 $j(G_1) < j(G)$

# kind izomorfismu  $\cdot \frac{2^{\binom{n}{2}}}{n!}$

Def: Graf je podgrafem grafu  $G = (V, E)$  je  $V' \subseteq V$  a  $E' \subseteq E$  tak, že  $(V', E') \subseteq G$

Def:  $G'(V', E')$  je indukovaný grafem grafu  $G(V, E) = V' \subseteq V \wedge E' = E \cap \binom{V}{2}$

Def: Česta v grafu  $G = (V, E)$  je

2.  $G' \subseteq G : G' \cong P_n$  pro nějaké  $n \rightarrow$  koncoví vrcholy desky

2.  $(v_0, l_1, v_1 \dots l_m, v_m)$ , Rule  $v_0 \rightarrow v_m$  must work only  
 $\vdash_l \dots l_m$  from library

Def: Domovice v grfen

1.  $G \subseteq G'$ :  $G' \cong C_m$  pro nějaké  $m$

- $\mathcal{L} = \langle v_0, l_0, N_0, l_1, \dots, v_{m-1}, l_{m-1}, v_0 \rangle$   $v_0 = N_{m-1}$  your newsagent's name or hash  
 $l_0 = l_{m-1}$  freency

Def Gruff G je soumis =

$v_{max} \in V(G) \exists \text{color } w \in C \text{ a maximum } v_{max}$

Def: Dvojsl. selnosl v G je relace na  $V(G)$  k.t.z.  $w \sim v \iff w = v$  nebo  $w \sim v$

Lemma: relate  $\sim$  je équivalence

Def: Komponenty sensacji jsson podgrzajy indukowanebirdane zwilganie ~

Ps Lemma:  $\text{Refl} : n \sim n \vee (\text{minimality sesta})$

Now  $w \sim v \Leftrightarrow v \sim w$  ✓

$$y \text{ Ans: } m \sim n \wedge n \sim m \Rightarrow m \sim m$$

Gennadie: I cesta vezí n, v  $\Leftrightarrow$  I sled vezí n, v

Dr. Prabhakar Bhat, M.A., Ph.D.

*Amphibolite; Plagioclase celsian je sled  
red 9*

Byly se v S možnou výhody je to cesta  
zpravidla v -

point  $v_R = v_L$  at  $r_{cl}$

only je so cesta

Dolycryne, Betty  
J. Sled

operacyjne do bud Szwed's cesta

operculae destr. 3 mm' cesta

17

## Matice sousednosti

$A_{ij} := \{v_i, v_j \in E\}$  Ajo symetrická, súčty radov / sloupcov sú shodné v obidvoch

$$A_{ij}^2 = \sum_n A_{in} \cdot A_{nj} = \sum_n [ \{v_i, v_n\} \in E ] \cdot [ \{v_n, v_j\} \in E ]$$

# sledov. délky 2 s v<sub>i</sub> do v<sub>j</sub>

Lemma:  $A_{ij}^k = \# \text{ sledů délky } k \text{ z } v_i \text{ do } v_j$

Dř: Indukce podle  $k$ :

$$1. k=1 \quad \checkmark$$

$$2. k \Rightarrow k+1 \quad A_{ij}^{k+1} = [A \cdot A]_{ij} = \sum_{\substack{i \\ \exists v_i, v_j \in E}} A_{iv}^k A_{vj} \in [v_i, v_j] \in E$$

$v_i = \text{ počet sledů } 3$

$\text{ srozuměj sled délky } 3$

$A_{ii}^3 = \# \text{ sledů délky } 3 \text{ z } v_i \text{ do } v_i$

$$\# \Delta = \frac{\sum A_{ii}^3}{6}$$

$$\sum_{\substack{i \\ \exists v_i, v_j \in E}} \# \text{ sledů délky } k = \# \text{ sledů délky } k+1 \text{ z } v_i \text{ do } v_j$$

$\# \text{ sledů délky } k \text{ z } v_i \text{ do } v_j$

Vzdálenost (grafova' meznice) v souvislém grafu  $G$

$$d_G: V^2 \rightarrow N$$

$$d_G(u, v) := \min \# \text{ délek východ z u do } v$$

Lemma:  $\forall u, v \in G$

$$1. d_G(u, v) \geq 0$$

$$2. d_G(u, v) = 0 \Leftrightarrow u = v$$

$$3. d_G(u, v) = d(v, u)$$

$$4. \text{ směrovost } d(u, v) \leq d(u, w) + d(w, v)$$

Grafové operace:

$G + v$ ,  $G + e$  přidáním

$G - v$ ,  $G - e$  smazáním  $G - v = G[V(G) \setminus \{v\}]$

$G$  %el dělením  $\rightarrow V' := V \cup \{x\}$  pro  $x \notin V$

$$E' := E \setminus \{\{u, v\}\} \cup \{\{u, x\}, \{v, x\}\}$$

$G \cdot e$  ... rozbitá hrany

$$G \cdot e = G - u - v + X + (e \setminus \{u, v\}) \cup \{x\}$$

pro všechny  $e \in E$

$$N.e \cap \{u, v\} = 1$$

$\checkmark$  cesty lze rozbitit delemi  $P_1$

Družnice

$C_3$

Eulerovský kah def: obsahuje všechny vrcholy a hranou grafu (usazeny): cyklický

Def: Graf je eulerovský ( $\Leftrightarrow$ )  $\forall v \in V$ :  $\deg_G(v)$  je sudejší

Věta: Graf  $G$  je eulerovský  $\Leftrightarrow G$  je souvislý  $\wedge \forall v \in V: \deg_G(v)$  je sudejší

Df:  $\Rightarrow$  sudejší x kolo ře hranu musí vystoupit i vystoupat

souvislost:  $\forall u, v \in V(G) \exists$  kah mezi  $u, v \Rightarrow \exists$  cesta  $\Rightarrow$  souvislý

$\Leftarrow$  neplatné  $T$  := nejednoduchý kah

1.  $T$  je usazeny: upozorn: Ryby nebyly usazeny

- medzi  $u$  je jeden z konci lach

- kah obsahuje lidi, # lach incidentních s  $u$

-  $u$  má sady stupen  $\Rightarrow$  2 lach incidentní s  $T \Rightarrow T$  lze prodloužit  $\Rightarrow$   $\gamma$



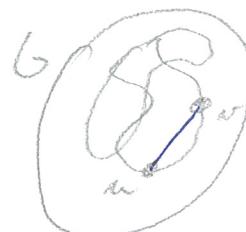
2.  $T$  je usazeny

at jisté  $u, v \in E(G), u, v \notin T$  pak  $3u, v \in T$

- Ryby ko pro nějaké  $u, v$  nelze prodat

-  $T$  rozpojíme při některém průchodu  $u$

- na záves přidáme  $2u, v, v, u \Rightarrow$  dle  $\gamma$  kah  $\gamma$



3.  $T$  obsahuje všechny vrcholy

- Ryby  $\exists u, v \in E(G) \wedge v \notin T$ :

- kohout  $v \in T$  libovolně

- souvislost  $\Rightarrow \exists \gamma$  cesta mezi  $u, v$

-  $\exists u, v \in E(G) \wedge u \notin T \wedge v \notin T$

-  $T$  rozpojíme a prodloužíme o  $2u, v, v, u \Rightarrow$  dle  $\gamma$  kah  $\gamma$



Pro multigraf s nesetkávajícími se hrany funguje  
součet - počítáme do deg dvoukrát

incidence, součet  
souvislost, možnost  
lock, shapen

orientované grafy - sledy lach, cesty, dominace jsou orientované

$E \subseteq V^2, \{(x, x) | x \in V\}$  - matice sousednosti nemá být symetrická

zjednodušení  $\leftarrow$  druh pohromadě  $\rightarrow$  slabá def: podgrafem graf je souvislý

souvislost  $\leftarrow$  desetiřetí všechny  $\rightarrow$  silná def:  $\forall u, v \in V(G) \exists$  orientovaná cesta z  $u, v$

def: podgrafem graf je klo graf  $G = (V, E)$ :  $G^\circ = (V, E^\circ)$  kde  $\{u, v\} \in E^\circ \Leftrightarrow (u, v) \in E(G) \vee (v, u) \in E(G)$

def:  $\deg^{\text{in}}(v) = \#\{u : (u, v) \in E(G)\}$   $\deg^{\text{out}}(v) = \#\{v : (v, u) \in E\}$

def: Graf je regulérny  $\Leftrightarrow \forall v \in V \deg^{\text{in}}(v) = \deg^{\text{out}}(v)$

- Věta: nejdříve si vlastnost orientovaného grafu  $G$  posloužíme k:
1.  $G$  je rozvázený a slabé souvislost
  2.  $G$  je endorovný
  3.  $G$  je rozvázený a silná souvislost

DK:  $(3) \Rightarrow (1)$  ex

$$(2) \Rightarrow (3) \text{ ex rozvázenost} \\ \text{silná souvislost: } \forall u, v \exists \text{ orientovaný hled u} \rightarrow v \Rightarrow \text{orientovaná cesta } u \rightarrow v$$

$$(1) \Rightarrow (2) \text{ analogicky k předchozí větě}$$

Upravený Def: Upravený je souvislostní graf bez průstřanic (acyklický)  
 Def: Žes je graf jeho komponenty jsou stromy  $\Rightarrow$  acyklický graf  
 Def: list je vrdací skupině?

Lemma (o koacovém vrcholu):

Každý strom s aspoň 2 vrcholy má aspoň 2 listy

DK: uvažme nejdříve cestu  $P: u \rightarrow v$

$u, v$  jsou listy

Polohy  $u$  a  $v$  mely list:  $\exists l \exists \{u, v\}$  je brána, která nelze na cestě

$l \subset P \Rightarrow$  část asf  $u \dots l + \{u, v\}$

Nový cyklus  $l$

$l \notin P$

$l \ni u, v, P$  je delší cesta  $\downarrow$

Lemma: Nejdříve je list grafu  $G$ . Pak  $G$  je strom  $\Leftrightarrow G - v$  je strom

DS:  $\Rightarrow G - v$  je souvislost - počet míst  $x, y \neq v$   $\exists$  cesta  $\Rightarrow$  leží i v  $G - v$  protiřečí   
souvislost ex. celebrační nevinné cyklus  $\Rightarrow$  list má  $\deg \geq 1$

$\Leftarrow G$  souvislost:  $\forall x, y \neq v \exists$  cesta  $v - G$ , ale každá je i v  $G$

cesty  $x - v$ : nejdříve  $s =$  soused  $v$

$\forall x \exists s \ni x \ni s \ni v \} \text{ brána} \rightarrow x \sim v$

$\forall x \exists s \ni x \ni s \ni v \}$

$G$  acyklický:  $v$  má  $\deg \geq 1 \Rightarrow$  nelze na vzdálenou stranici