

VOLNÉ GRUPY

(1)

Idea: co "největší" grupa generovaná danou množinou X

BYLO: $\langle X \rangle_G = \{ x_1^{k_1} \cdots x_n^{k_n} : x_1, \dots, x_n \in X, k_1, \dots, k_n \in \{\pm 1\} \}$

\rightsquigarrow CHCI: grupa "slov", skládání slov za sebe,
pouze "kráčení" vymícené axiomou grup

Konstrukce: def.: slovo nad abecedou $A \equiv$ konečná posloupnost znaků

Př.: $A = \{a, b\} \rightsquigarrow$ slova $a, b, ab, ba, abbaaab, \dots$
povoluje se prázdné slovo ε

X množina $\rightsquigarrow F_X := (\text{slova nad } X \cup X^{-1}) / \sim, *, ^{-1}, \varepsilon$

že $w \sim w' \Leftrightarrow$ ze slova w získáme slovo w'
vsunutím/vypuštěním dvojice $\begin{smallmatrix} xx \\ x^{-1} \\ x \\ x^{-1} \end{smallmatrix}$

\circledcirc je to ekvivalence

$[w] * [w'] := \overbrace{[ww']}$
 \sim spojení posloupnosti

$[w]^{-1}: w = x_1^{k_1} \cdots x_n^{k_n} \Rightarrow [w]^{-1} = [x_n^{-k_n} \cdots x_1^{-k_1}]$

Značení: závorky $[]$ se vypouštějí, $aa \rightsquigarrow a^2$, $\bar{a}\bar{a}\bar{a} \rightsquigarrow \bar{a}^3$ apod.

Př.: $X = \{a, b\}$ $ab^{-1}a * \bar{a}^2 \bar{a}^1 bb = ab^1 a \bar{a}^1 \bar{a}^1 bb = ab^1 \bar{a}^1 bb$
 $= ab^{-1} a^1 b^2$

$\circledcirc F_{\{a\}} \cong \mathbb{Z}$... slova nad $\{a, \bar{a}\}$... $\begin{cases} aa \cdots a = a^k \\ \bar{a} \bar{a} \cdots \bar{a} = \bar{a}^k \end{cases} \varepsilon$

... skládání slov \equiv sčítání exponentů

\rightsquigarrow izomorfismus je $a^k \leftrightarrow k$

$\circledcirc F_X$ není abelovská když $|X| \geq 2$

... $ab \neq ba$ když $a \neq b$

Tvrzení: G grupa, $f: X \rightarrow G$ zobrazení

$\Rightarrow \exists! \varphi: F_X \rightarrow G$ homomorfismus t.ž. $\varphi|_X = f$

Príklad: $X = \{a, b\}$, $G = \mathbb{Z}$, $f: \{a, b\} \rightarrow \mathbb{Z}$ $\rightsquigarrow \varphi: F_{\{a, b\}} \rightarrow \mathbb{Z}$

$$a \mapsto 3$$

$$b \mapsto -2$$

$$\varepsilon \mapsto 0$$

$$a^2 \mapsto 3+3$$

$$a^k \mapsto 3k$$

$$b^l \mapsto -2l$$

Pozn.: důraz na komutativitě:

$$G = S_3, \begin{matrix} a \mapsto (12) \\ b \mapsto (23) \end{matrix}$$

$$ab = ba$$

$$\Rightarrow \varphi(a)\varphi(b) = \varphi(b)\varphi(a)$$



$$a^{k_1} b^{l_1} a^{k_2} b^{l_2} \mapsto 3(k_1+k_2) + (-2)(l_1+l_2)$$

atd.

Důkaz: má-li být φ hom., pak

mutně musí platit:

$$\varphi(x_1^{k_1} \dots x_n^{k_n}) = (\varphi(x_1))^{k_1} \dots (\varphi(x_n))^{k_n}$$

$$= f(x_1)^{k_1} \dots f(x_n)^{k_n}$$

\rightsquigarrow pokud existuje, pak je výjde jeden!

Snadné ověření: ověřte, že takto definované φ je

- 1) dobře definované (různé zápisy jednoho slova!)
- 2) homomorfismus

□

Poznámka: Platí i opačná implikace:

$F = \langle X \rangle$ grupa, $\forall G \ \forall f: X \rightarrow G \ \exists! \varphi: F \rightarrow G$ hom. t.ž. $\varphi|_X = f$

$$\Rightarrow F \cong F_X$$

Idea důkazu: dosadíme $G = F_X$, dospějeme, že to jediné φ je izo.

$$\text{id}: X \rightarrow F_X \rightsquigarrow \varphi: F \rightarrow F_X \text{ hom. iso.}$$

$$\text{id}: X \rightarrow F \rightsquigarrow \varphi: F_X \rightarrow F \text{ hom. iso.}$$



$$\varphi \circ \varphi|_X = \text{id} \Rightarrow \varphi \circ \varphi = \text{id}$$

$$\varphi \circ \varphi|_X = \text{id} \Rightarrow \varphi \circ \varphi = \text{id}$$

↑
důkaz jen.

PRESENTACE GRUP

Idea: co "nejrůčší" grupa - generovaná množina X
 - jejíž generátory splňují relaci R

... např. $X = \{a, b\}$ $R = \{ab = ba\}$... dva komutující generátory
 intuice: $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} = \langle (1, 0), (0, 1) \rangle$

... kde již vzt? vezmi volnou F_X , faktorizuj tady,
 aby byly splněny ty relace

moguća definice: slova/ \sim kde $w \sim w'$ pomocí axiomu grup relaci $\sim R$

lepe: definovat vhodnou normální podgrupu F_X

Pozn.: rovnost $w_1 = w_2 \rightsquigarrow w_1 w_2^{-1} = 1$
 $ab = ba \rightsquigarrow aba'b^{-1}$

def: X množina , $R \subseteq F_X$ množina slov

$\rightsquigarrow \langle X | R \rangle := F_X / \langle\langle R \rangle\rangle$ kde $\langle\langle R \rangle\rangle$ je nejmenší normální podgp.
 obsahující R

presentace grupy

Pr.: $\langle a_1, \dots, a_n | \emptyset \rangle = F_{\{a_1, \dots, a_n\}}$

Pr.: $\langle a | a^n \rangle$... slova a^k , kde
 vymnučuje $a^n = 1$, tedy $a^m, a^{2m}, \dots = 1$
 ... formálně: $\langle a^n \rangle = \langle a \rangle = \{a^{kn} : k \in \mathbb{Z}\}$
 ... $F_{\{a\}} / \langle a^n \rangle \cong \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \cong \mathbb{Z}_n$
 $a^k \longleftrightarrow k$

Pr.: $\langle a, b | ab = ba \rangle \cong \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$

"neformální znacení"
 $\langle a, b | ab = ba \rangle \quad (k, l) \mapsto a^k b^l$
 $w = w' \Leftrightarrow w w'^{-1} = 1$

• díky $ab = ba$ to bude 1) hom.
 2) na

Cv.: $\langle a, b, c \mid a^3, c^5, ab=ba, ac=ca, bc=cb \rangle \cong ?$

(4)

$[\mathbb{Z}_3 \times \mathbb{Z} \times \mathbb{Z}_5]$

?) Jak doložit, že $\langle X|R \rangle \cong G$?

... chci $f:X \rightarrow G$ t.z. to jedinej $\varphi:F_X \rightarrow G$

1) je ma G ... stačí $G = \langle f(x) \rangle$

2) $\text{Ker } \varphi = \langle \langle R \rangle \rangle$

... prakticky:- majdi generátory G splňující dané relace

→ hom. $F_X \rightarrow G$ t.z. $\text{Ker } \varphi = \langle \langle R \rangle \rangle$

- doloží, že $|\langle X|R \rangle| \leq |G|$ výčtem slov

Př.: $\langle a, b \mid a^2, b^3, (ab)^2 \rangle \cong S_3$

... $a=(1\ 2)$, $b=(1\ 2\ 3)$ splňují dané relace

... výčet slov: $\varepsilon, a, b, b^2, ab, ba$ & $\overset{\text{vš}}{\bullet}$ všechna slova délky 3
 $\overset{b^{-1}}{b^{-1}}$ (ze upravit na kratší)
($aba=a^{-1} \neq a, abb=ab^{-1}=ba, \dots$)

Cv.: $D_{2n} \cong \langle a, b \mid a^2, b^n, (ab)^2 \rangle$

Př.: $\langle a, b \mid a^2, b^2, aba = bab \rangle \cong S_3$

... $a=(1\ 2)$, $b=(2\ 3)$ splňují dané relace

... výčet slov: $\varepsilon, a, b, ab, ba, aba$ & $\overset{\text{víc ne}}$

Cv.: $S_n \cong \langle a_1, \dots, a_{n-1} : a_i^2, a_i a_j a_i = a_j a_i a_j, a_i a_j = a_j a_i \quad \forall |i-j| > 1 \rangle$

? Vidíme dvě velmi rozdílné prezentace S_3 , je možné vidět \cong ?
Jak vlastně rozhodovat, zda $w=w'$?

(5)

Spatné zprávy:

[Boone-Novikov]
1958 1955

Není existuje algoritmus, který by pro dané X, R, w rozhodl, zda $w = 1 \in \langle X|R \rangle$.

[Adian-Rabin]:

— — —
Není existuje algoritmus, který by pro "Markovskou" vlastnost P a dané X, R rozhodl, zda $\langle X|R \rangle$ má vlast. P .

$$\underline{\text{Pf.:}} \quad P \equiv |\langle X, R \rangle| = 1$$

$P \equiv \langle X, R \rangle$ je abelova
a pod.

Poznámka: každá (konečná) grupa má (konečnou) prezentaci:

$$G \cong \langle G | R \rangle$$

← v podstatě
multiplicativní tabulka

$$\text{kde } R = \{abc^{-1} : \underbrace{a * b = c}_{\in G}\}$$

Cv.: kvaternionová grupa $Q_8 \cong \langle a, b : aba = b, bab = a \rangle$

$$\begin{aligned} \underline{\text{Cv.}}: \quad G &= \langle X | R \rangle \\ H &= \langle Y | S \rangle \end{aligned} \Rightarrow G \times H \cong \langle X \cup Y | R \cup S \cup \{xyx^{-1}y^{-1} : \begin{matrix} x \in X \\ y \in Y \end{matrix} \} \rangle$$