

G - асоцијативан

$$x, y, z \in f(G)$$

$$(xy)z = f(a)f(b)f(c)$$

$$= f(a * b) f(c)$$

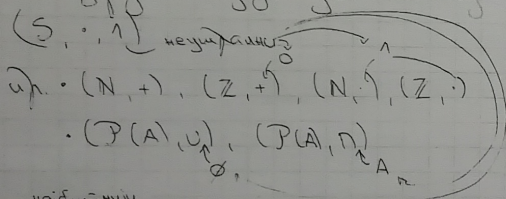
$$= f((a * b) * c) = f(a * (b * c)) = f(a) f(b * c) = f(a) (f(b) f(c)) = x(yz)$$

Полугрупа

Полугрупа = асоцијативан моноид
 $a, b, c \in S$

$$(a * b) * c = a * (b * c)$$

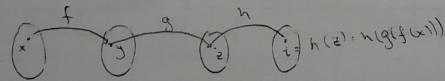
Полугрупа са јединицом = моноид



најдешнији

$$f: A \rightarrow B, g: B \rightarrow C, h: C \rightarrow D$$

$$(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$$

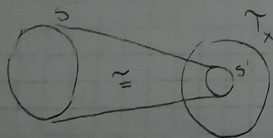


$f, g, h: A \rightarrow A$ трансформације скупа A

$$(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h)$$

$$\mathcal{T}_A = (A^A, \circ, id_A)$$

\hookrightarrow сваки моноид трансформације на A



хомоморфизам 1-1

Теорема репрезентације полугрупа
 Свака полугрупа \cong некој полугрупи трансформација

доказ. I Свака полугрупа се може потопити у моноид

S - моноид \cup

S - није моноид S'

	1	a	b	c
1	1	a	b	c
a	a	-	-	-
b	b	-	+	-
c	c	-	-	+
-	-	-	-	-

* сами смо изнели 1 па треба проверити да ли важи асоц. и даље
 $(xy)z = x(yz)$

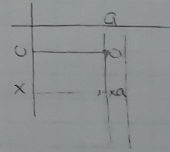
II Сваки моноид S се може потопити у \mathcal{T}_X за неки скуп X

$$X = S$$

$$\mathcal{P}_a: S \rightarrow S$$

$$\mathcal{P}_a(x) = xa$$

десна трансформација (још не општан и потпуно за a десна)



$$\Psi: S \rightarrow \mathcal{T}_S$$

$$\Psi(a) = \mathcal{P}_a$$

$$\Psi(a) = \Psi(b)$$

$$\mathcal{P}_a = \mathcal{P}_b$$

$$\mathcal{P}_a(1) = \mathcal{P}_b(1)$$

$$1a = 1b$$

$$a = b$$

$$\mathcal{P}_b(x) = x(ab) = \mathcal{P}_a(x) = \mathcal{P}_a \circ \mathcal{P}_b = \Psi(a) \circ \Psi(b)$$

$$= \mathcal{P}_a(x)$$

$$(\mathcal{P}_a \circ \mathcal{P}_b)(x)$$

Полугрупе речи

X - алфабет

реч = (x_1, x_2, \dots, x_n)

x_1, x_2, \dots, x_n

λ -фрагма реч $()$

$x^*, x' = x^* \setminus \{ \lambda \}$

$u = x_{i_1}, x_{i_2}, \dots, x_{i_n}$

$v = x_{j_1}, x_{j_2}, \dots, x_{j_r}$

$uv = x_{i_1}, \dots, x_{i_n}, x_{j_1}, \dots, x_{j_r}$

анаболическа / анаболическа

конкатенација (наш)

(x^*, \cdot) - полугрупа речи

(x^*, \cdot, λ) - моноид

(\cdot, \circ, \cdot)

gor

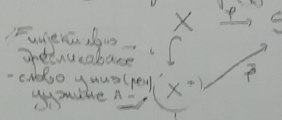
Полугрупе - наставак

$\mathbb{F}_x = (x^*, \cdot, id_x)$

(x^*, \cdot) - свака група је хомоморфна слика $\forall \phi$
(сва је миф, остале су бледе коинф)

① S-полугрупа, X-алфабет, $\bar{P}: X \rightarrow S$

Последи јединствен хомоморфизам $\bar{P}: X^* \rightarrow S$
који проширује \bar{P} у следећем смислу



слободна алгебра
(за век одређени алгебарски анализи)

зачас. За произвољну реч $x_1, x_2, \dots, x_n \in X^*$ добићемо:

$$\bar{P}(x_1 \dots x_n) = \bar{P}(x_1) \cdot \bar{P}(x_2) \dots \bar{P}(x_n)$$

$$\bar{P}(x_1 \dots x_n) = \bar{P}(x_1) \cdot \bar{P}(x_2 \dots x_n) = \bar{P}(x_1) \cdot \bar{P}(x_2) \dots \bar{P}(x_n)$$

$$\bar{P}(x_1 \dots x_n \cdot y_1 y_2 \dots y_r) = [\bar{P}(x_1) \dots \bar{P}(x_n)] \cdot [\bar{P}(y_1) \dots \bar{P}(y_r)] = \bar{P}(x_1 \dots x_n) \cdot \bar{P}(y_1 \dots y_r)$$

$$\bar{P}(uv) = \bar{P}(u) \cdot \bar{P}(v)$$

можемо је изабрати
али онај можемо
је изабрати најлакше
како

* Уојшимени асоцијативни закон *

деф t-фунционална мера $a((ab)cd)ca$

w(t) - основна реч изража t

реч која се добије променама свих параграфа из t

① t_1, t_2 - два фунционална мерила

Ако $w(t_1) = w(t_2)$ онда закон

$t_1 = t_2$ важи у свим полугрупама

$$w(t) = abcbca$$

$(ab)^t$ - перм коју се гласови од $w(t)$ дуплирају
 две пута, па лево
 Свака итерација промена сакач
 $t = \bar{t}$

$$a((ab)c)(ca)^{t_2}$$

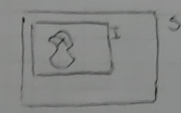
једно итерација до $|w(t)|$

- $|w(t)| = 1$ ок!
- и. т. $|w(t)| = n \geq 2$
 - са две перме $t_1, |w(t_1)| < n$
 - и. т. t_2 итерације важи

$t = t_1, t_2$
 и. т. $w(t_1) = x_1 \dots x_m$
 $w(t_2) = y_1 \dots y_k$
 $t_1 = ((\dots (x_1, x_2), x_3) \dots) x_m$
 $t_2 = ((\dots (y_1, y_2), y_3) \dots) y_k$
 $t = t_1, t_2 = \underbrace{((\dots (x_1, x_2), x_3) \dots) x_m}_A \underbrace{((\dots (y_1, y_2), y_3) \dots) y_k}_B$
 $= A(B y_k) = (AB) y_k$
 $|w(AB)| = m+k-1 = \dots - 1$

* Идеали у конјугацијама *

гет. $I \in S$ је леви идеал ако за све $s \in S$ и $a \in I$ важи $sa \in I$
 десни идеал $I \in S$, $\forall s \in S, \forall a \in I : as \in I$ крато $I \in S$
 $ИДЕАЛ = ИДЕАЛ \cup ИДЕАЛ$ и ДЕСНИ ИДЕАЛ



- сва $S'X = X \cup SX$ је најмањи леви идеал од S који садржи X
- сва $I \supseteq X$ - леви идеал
- $I \supseteq S'X$
- $S'X$ једини леви идеал

$$b \in S'X \rightarrow b = S'a$$

$$t \in S \quad \underline{t}b = (\underline{t}S)a \in S'X$$

Дакле, аналитично
 $X S'$ - десни идеал генерисан од X
 $S'X S'$ - двостранки - II -

Симетрично, кад је $X = t a_j$ (правни идеал)
 $S'a$ - леви идеал генерисан од a
 $a S'$ - десни - II -
 $S'a S'$ - двостранки - II -

Принове релације $a, b \in S$

$$a R b \leftrightarrow a S' = b S' \leftrightarrow \{a \in S' a', b \in S' a'\} \text{ за } (x, y \in S')$$

$$a L b \leftrightarrow S'a = S'b \leftrightarrow \{a = b x, b = a y\} \text{ за } (x, y \in S')$$

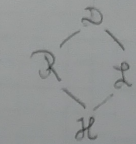
$$a J b \leftrightarrow S'a S' = S'b S' \leftrightarrow \{a = x b y, b = u a v\} \text{ за } (x, y, u, v \in S')$$

$$H = R \cap L$$

$$D = R \vee L (= R \circ L = L \circ R) \dots$$

генерисање генерисања

J - ! R и L су идеали у S али J није идеал
 или постоји контрапример



и. т. $a S' b$



$$X' \text{ и } v \in X'$$

$$u R v \text{ и } v x$$

$$u \vee v \text{ и } u v$$

$$u \vee v \text{ и } u v$$

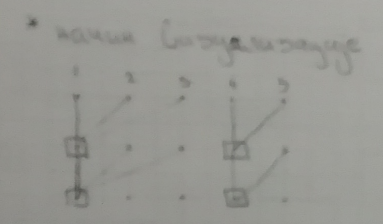
$$u J v \text{ и } u v$$

и $J \vee w = u \vee v$ Д. т. H - двостранки (генерисан)

$E(5) = f(e) = e^5$
 $f \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 5 \end{pmatrix}$

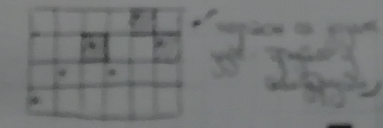
$f^{-1} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 1 & 1 & 2 & 4 & 5 \end{pmatrix} = 5$

1) Je \mathbb{R}_x je grupoidu s $e = 1$ i $f(x) = x$
 2) $f(f(x)) = f(x)$ na davanu da je f odrazivanje
 3) f^{-1} je odrazivanje



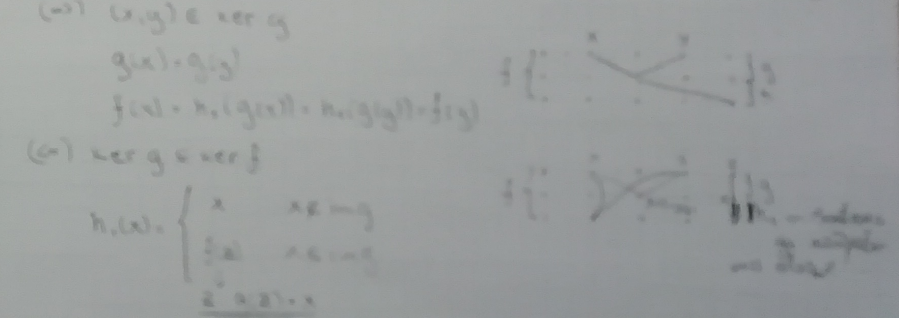
2) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 3) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 4) $b \in \mathbb{R}, \begin{cases} a \cdot b \\ b \cdot a \end{cases}$
 $c \in \mathbb{R}, a \cdot c$
 $c \in \mathbb{R}, c \cdot a$

5) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$ i drugi \mathbb{R} i drugi \mathbb{Z} i drugi \mathbb{C}
 6) $e, e_1 \in \mathbb{R}, \begin{cases} e_1 \cdot e \\ e \cdot e_1 \end{cases}$
 7) $L \supset \mathbb{C}$
 8) $e \in \mathbb{R}, e \in \mathbb{Z}$
 9) f drugi \mathbb{Z} i drugi \mathbb{C} i drugi \mathbb{R}
 10) $e, e_1 \in \mathbb{R}, \begin{cases} e_1 \cdot e \\ e \cdot e_1 \end{cases}$



1) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 2) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 3) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 4) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 5) $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$

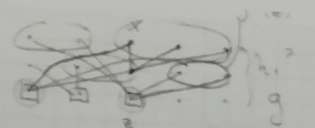
6) $f \circ g = h, g \circ f = k$ u $\mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 7) $(x, y) \in \mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$



8) $f \circ g = h, g \circ f = k$
 9) $(x, y) \in \mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 10) $f \circ g = h, g \circ f = k$

11) $f \circ g = h, g \circ f = k$
 12) $(x, y) \in \mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$
 13) $f \circ g = h, g \circ f = k$
 14) $(x, y) \in \mathbb{R} \supset \mathbb{Z} \supset \mathbb{C}$

$z \in \text{im } f$
 uvek postoji x_0 jeđno
 $y_2 \in g^{-1}(z)$

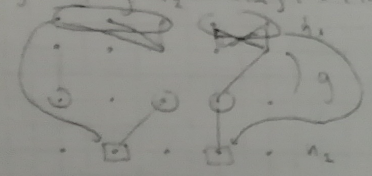


$h_1(x) = y_2$ ako $f(x) = z$
 $g(h_1(x)) = g(y_2) = z$ jer je z uvek u $g^{-1}(z)$
 $z = f(x)$

\square - slike od g
 \circ - slike od h
 - slika od $g \circ h$

Razmisli kako bi napisali h_1 i h_2

$f = h_1 \circ g \circ h_2$ ω $\text{im } f \subseteq \text{im } g$



uvek postoji x_0 da (z)

$a \in S$ - regularan
 $\exists x \in S \quad a \cdot a \cdot x = a$

S - regularan obaki ako je $e \in S$ regularan

- 1) $a \in S$ regularan $\rightarrow ax = x \in E(a), a \cdot x \cdot a = a$
- 2) $a \in E \rightarrow a$ regularan
- 3) $a \in f \rightarrow a$ regularan

1) $a = a \cdot x \cdot x$
 $ax = ax \cdot ax \cdot (e \cdot x)$
 $ax = a \cdot x$
 $a = a \cdot x \cdot a$
 $a \in R \cdot ax$

2) $a \in E \rightarrow ea \cdot a$
 $e \cdot a \cdot e \quad a \cdot e \cdot a = a$

Dakle:
 1) X^* nije regularna podgrupa
 nema pri elementima
 nema cak ni idempotentnih

2) $\mathbb{R} \subseteq \mathbb{R}$ uvek regularna podgrupa?