

5/5/17

Matematika 15.

Aufgabe 1 $\phi: \mathbb{Z}_4 \rightarrow GL(2, \mathbb{C})$

$$\phi: \mathbb{Z}_4 \rightarrow GL(2, \mathbb{C})$$

$$\phi(\pm 1) = \begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\phi(n) = \phi(\pm 1)^n$$

$$\phi(n_1 + n_2) = \begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^{n_1+n_2} = \begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^{n_1} \begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^{n_2} = \phi(n_1) \cdot \phi(n_2)$$

$$a \equiv b \pmod{4} \Rightarrow a = b + 4k$$

$$\phi(a) = \phi(b)$$

$$\left(\begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^{b+4k} \right)^b = \begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^b \Rightarrow$$

$$\left(\begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^4 \right)^k = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \left(\left(\begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^4 \right)^k \right)^k = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\left(\begin{pmatrix} i^4 & 0 \\ 0 & i^4 \end{pmatrix}^k \right)^k = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ 16x04}$$

$$\text{EGTW } 0 \leq n_1 \leq 3 \text{ lf } \phi(n_1) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow$$

$$\left(\begin{pmatrix} i & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^{n_1} \right)^{i^{n_1}} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} i^{n_1} & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$i^{n_1} = 1, \text{ or } \alpha \circ (i) = 4 \text{ zw } C^*$$

$$n_1 = 0 \pmod{4} \text{ kor } 0 \leq n_1 \leq 3 \Rightarrow n_1 = 0$$

$$1 \equiv 5 \pmod{4} \quad \phi(1) = \phi(5) \quad 1-5 \in \text{Ker } \phi.$$

$$\phi: \mathbb{Q} \rightarrow G \text{ okt.}$$

$$\text{Ker } \phi = \{1\} \Leftrightarrow \phi \text{ 1-1}$$

$$\phi(n_1) = \phi(n_2) \Rightarrow$$

$$\phi(u_1) \cdot \phi(v_2)^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\phi(n_1) \cdot \phi(-v_2) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\phi(n_1 - v_2) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$u_1 - v_2 \in \text{Ker } \phi.$$

Agricu 2

$$\phi: \mathbb{Z}_4 \rightarrow GL(2, \mathbb{C}) \quad \phi(1) = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \phi(n) = \phi(1)^n$$

$$\alpha \equiv b \pmod{4} \Rightarrow \alpha = b + 4k \Rightarrow \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^{b+4k} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^b$$

Apra $\left(\begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^4 \right)^k = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ \Rightarrow k times α original

Ans zw zw $\phi(n) = \phi(1)^n$ firaq dwejja ϕ .

$$\phi(u_1 + u_2) = \phi(1)^{u_1 + u_2} = \phi(1)^{u_1} \cdot \phi(1)^{u_2} = \phi(u_1) \cdot \phi(u_2)$$

Av $\phi(n_1) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^{n_1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow (-1)^{n_1} = 1 \Rightarrow$

$$\Rightarrow n_1 = 2k \text{ opzio}$$

Av $0 \leq n_1 \leq 3 \Rightarrow n_1 = 0, 2$ kau $\ker \phi = \{0, 2\} = \text{ker } \phi^{-1}$

Ynevdujan

Av $\phi: G \rightarrow H$ opzio $\phi(\alpha)$ TOTF:

$$\phi(\phi(\alpha)) \mid \phi(\alpha)$$

$$\phi\left(\begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}\right) \mid \phi\left(\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}\right)$$

Agricu 3

$$\phi: \mathbb{Z}_4 \rightarrow GL(2, \mathbb{C})$$

$$\phi(1) = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \phi(n) = \phi(1)^n$$

Av eina dwejha $\phi(1) = 4$

$$\phi\left(\begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}\right) = \infty \quad \text{opzio fiaf givva, kau ox,}$$

$$\phi(\phi(\alpha)) \mid \phi(\alpha)$$

Абрамчук 4

$$\Phi: \mathbb{Z}_3 \rightarrow \mathrm{GL}(3, \mathbb{R}) \quad \Phi(1,2) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\Phi(1,3) = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\exists \text{ опрв } S_3 = \langle (1,2), (1,3) \rangle = \langle (1,2,3), (1,2) \rangle$$

$$(1,2,3) = (1,3)(1,2)$$

$$o(f) = 3$$

$$o(g) = 2$$

Определите:

1) Для каких α в $\sigma_{\text{хорош}}$ о $(\Phi(\alpha))$ | $\Phi(\alpha)$

$$o(1,2) = o(1,3) = 2.$$

также 2.

$$\left(\begin{array}{ccc} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \left(\begin{array}{ccc} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) = 2.$$

$$o\left(\begin{array}{cc} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{array} \right) = 2$$

$$\left(\begin{array}{ccc} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{array} \right) \left(\begin{array}{ccc} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \quad \text{также 2.}$$

$$\Phi((1,3)(1,2)) = \Phi(1,3)\Phi(1,2)$$

$$\Phi((1,2)(1,3)) = \Phi(1,2)\Phi(1,3)$$

то определите
о $(1,2)(1,3) \Rightarrow$
 Φ определите

1-1

свойство $gfg = f^2$ то $\mathbb{Z}_3 \times \mathbb{Z}_2$.

$$gf = f^2$$

Example: $(1,2)(1,3)(1,2)(1,3) = (1,3)(1,2)(1,3)(1,2)$
 $(1,2)(1,3) = (1,3)(1,2)(1,3)(1,2)$

$$\Phi(\quad) = \Phi(\quad) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \Phi(1,2)(1,3) = \Phi(1,3)\Phi(1,2)\Phi(1,3)\Phi(1,2)$$

$$AB = BABA \text{ av } 10x \cup 1 \text{ av } \Rightarrow \Phi \leq -1.$$

Açıklama 5

$\Phi: G \rightarrow K$ ablediari

$H \leq G$ $\mu \in \text{Ker} \Phi \leq H \Rightarrow H \trianglelefteq G.$

İşten $ghg^{-1} \in H \neq g \in G, h \in H$

$$\Phi(ghg^{-1}) = \Phi(g)\Phi(h)\Phi(g)^{-1} = \Phi(g)\cdot\Phi(g)^{-1}\Phi(h)$$

$$= \Phi(h) \Rightarrow \Phi(ghg^{-1})\Phi(h)^{-1} = 1_K \Rightarrow$$

$$\Phi(ghg^{-1}h^{-1}) = 1_K \Rightarrow ghg^{-1}h^{-1} \in \text{Ker} \Phi \leq H$$

$$\Rightarrow ghg^{-1}h^{-1} \in H \Rightarrow ghg^{-1}h^{-1} = h \Rightarrow ghg^{-1} = h'h^{-1}$$

Açıklama 6

a) $G_1 = \langle a \rangle \Rightarrow G_2$ kurduru

Ox dağılım $G_2 = \langle \Phi(a) \rangle$

Cümlə $g \in G_2 \Rightarrow \exists b \in G_1 \mu \in \Phi(b) = g$. A $b = a^k \Rightarrow$
 $\Phi(b) = \Phi(a^k) \Rightarrow g = (\Phi(a))^k$

b) $\Phi: G_1 \rightarrow G_2$ kurduru

$$\mathbb{Z}_n \rightarrow \mathbb{Z}_2$$

$$0 \mapsto 0 \quad 0 \text{ dərəcə}$$

$$1 \mapsto 1 \quad 1 \text{ nəqəzəm}$$

Алгебра 7

- 1) $\phi: \mathbb{Z}_4 \rightarrow \mathbb{Z}_3$ $1 \mapsto \phi(1) \Rightarrow \text{o}(\phi(1)) / \text{o}(1) = 4 \Rightarrow \text{o}(\phi(1)) = 1 \Rightarrow \phi(1) = 0 \Rightarrow \phi$ $\in \text{тупи}$
- 2) $\phi': \mathbb{Z}_3 \rightarrow \mathbb{Z}_4$
- 3) $\phi'': \mathbb{Z}_4 \rightarrow \mathbb{Z}_8$
- 4) $\phi''': \mathbb{Z}_8 \rightarrow \mathbb{Z}_{21}$
- 5) $1 \mapsto \phi'(1) \Rightarrow \text{o}(\phi'(1)) / \text{o}(1) = 3 \Rightarrow \text{o}(\phi'(1)) = 1 \Rightarrow \phi'(1) = 0$. $\phi' \in \text{тупи}$
- 6) $1 \mapsto \phi''(1) \Rightarrow \text{o}(\phi''(1)) / \text{o}(1) = 4 \Rightarrow \text{o}(\phi''(1)) = 1 \Rightarrow \phi'' \in \text{тупи}$
- 7) $1 \mapsto \phi'''(1) \Rightarrow \text{o}(\phi'''(1)) / \text{o}(1) = 8$
- $\text{o}(\phi'''(1)) = 1$, $\phi''' \in \text{тупи}$.
- $\text{o}(\phi'''(1)) = 2 \Rightarrow \phi'''(1) = 9$.
- $\text{o}(\phi'''(1)) = 4 \Rightarrow \phi'''(1) = 1$ $\in \text{непр.}$
- $\phi'''(1) = 3$

Δακτυλιού

- $(\mathbb{R}, +, \cdot)$ δυο πράξεις
- $(\mathbb{R}, +)$ αθετική ομοδόνη
- (\mathbb{R}, \cdot) ομοδοσύνης και επικερίωσης:
- $\alpha(b+c) = ab+ac$
- $(a+b)c = ac+bc$

Αν έχει και ποντίκια, μεριδιαλεις δακτυλιού

Αν είναι μοναδιας ή και επιμοναδιας τα σωματια
τα οποία είναι μονάδες Δηλαδή η μονάδα ≤ 1
 $\exists b \in R$ και $\alpha b = 1 = ba$
 $R_\mu = \{\alpha \mid \alpha \in R \text{ και } \alpha \text{ μονάδα}\}$

α' μονάδα, $(\alpha, \alpha' \text{ μονάδες})$

$$\alpha \alpha' (\alpha')^{-1} \alpha' = 1_R = (\alpha')^{-1} \alpha^{-1} \alpha' \alpha$$

(R_μ, \cdot) κλειστό πραγμ. Προσεταιριστικόν είναι
μόνιμη έννοια στο R $1_R \in R_\mu$
και καθε σωματιον $\alpha \in G$ αντιβαθμού \Rightarrow
 R_μ άκαδημα.

Προσοχή στη:

μηδενοδιαίρετες: $\alpha, \beta \neq 0$ και $\alpha \beta = 0$

μηδενοδιαίρετη: $\alpha \neq 0$ και $\alpha^k = 0$.

Κατοικητικός: Ακέραια περιοχή = Αυτοματοδευτικός,
μοναδιας, χωρίς μηδενοδιαίρετα.

Μονάδα οχι μηδενοδιαίρετη

Κατοικητικός - Κατοικητικός Λαχωτικός = Διαιρετικός = $R^* = R - \{0\}$
Κατοικητικός - Κατοικητικός - Λαχωτικός = Διαιρετικός και αντιμετωπός
= Σωματιδικός.

Οριότητα:

Εστι R ακέραια περιοχή. Αν Εφυγικός K \neq
 $K 1_R = 0_R$ και K εδαχθείσα τοτε λέγεται οι οριότητα
Εξει χαρακτηριστική K . Διαφορετικά έχει χαρακτηριστική O . Γραφούμε $\text{char}(R) = K \neq O$.

$$K \cdot 1_R = 1_R + 1_R + \dots + 1_R = 0$$

$\underbrace{\hspace{10em}}$
 K

η.γ. Οι O έχει χαρακτηριστική O .

To Z exi xarakteristikis O.

To Z_p exi xarakteristikis P_S .

To Z_S -/-
To Z_6 Sei exi -/- & juxi δω eivan otophia refien
juxi exi metrōsisias $\left[\frac{1}{2}\right] \cdot \left[\frac{1}{3}\right] \Rightarrow$

Πρότυπο: Av o sakwios R exi xarakteristikis
 $k > 0$, tote k pwtw.

dimēsiōn:

Εστω $\text{char}(R) = k > 0$ kai $k = p^{k'}$ hē p newen
 $\Rightarrow k' < k$

$k!_R = 0_R \Rightarrow (p^{k'})!_R = 0_R \Rightarrow (p^{k'})!_R \cdot 1_R = 0_R \Rightarrow$
 $(p!_R)(k'!_R) = 0_R \xrightarrow[A=R]{} p!_R = 0 \Rightarrow \text{char} R = p < k$
 $k'!_R = 0 \Rightarrow \text{char} R = k' < k$

YπoSakwios

Ορισμός: Eσtō R sakwios kai $S \subseteq R$ wste vq
eivai eni sakwios pe w σιγή πράγm.

Tote o S kai tis unodakwios tou R kai
juxfouleit S ⊆ R

n.g. Oi unodakwios tou Z eivan juxfouleit
kZ. Aroui oi unodakwios tou Z (prosofexi)
eivai kZ. Apkei vq "σουτευγή" to juxfouleit
(km)(km') = km'' = k(kmm')

Apa n πράγm tou AΩ/μοσ eivan kala ορισμen
eivo kZ.

O Z eivan juxfouleit sakwios

~~2Z~~ ox. juxfouleit adly eivan sakwios.
2Z ⊆ Z

Π. Χ. Οι μοδακιών των \mathbb{Z}_k είναι όλες οι μοσχίδες των \mathbb{Z}_k δ.τ. $m\mathbb{Z}_k$ για $m \in \mathbb{Z}$. Εξειρίζονται σε $\mathbb{Z} \times \{\alpha\}$

$\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ μονάδια $\leq (1,1) =$

Τις μονάδες τη λειτουργία είναι το ίδιο με τις μονάδες της αριθμητικής ΦΝΟ ΟΧΙ!

Προσβλητικό:

Αν R διαρκείας και $S \subseteq R$ τότε $S \leq R$
αν-ν $(S, +)$ αβεβαίαν και $\forall s_1, s_2 \in S \Rightarrow s_1, s_2 \in S$

Το διόρθωτα: αν-ν $\forall s_1, s_2 \in S$ ισχει:
 $s_1 - s_2 \in S$ και $s_1, s_2 \in S$

$(S, +) \leq (R, +)$ αν-ν $s_1 - s_2 \in S$
η δευτερη ου σημαίνει ότι η πρώτη είναι σταθερή

ανδρίζην
 $S \leq R$ χωρίς κωντράριο \Rightarrow οι συνθήκες τοχίου
 χωρίς αριθμητική πλήρωση $\forall s_1, s_2 \in S : s_1 - s_2 \in S$
 και $s_1, s_2 \in S \Rightarrow s_1 + s_2 \in S$

Η συνθήκη $s_1 - s_2 \in S \Rightarrow (S, +)$ $s(R, +)$ μονομορφιστική
 με την προσέδεση. Επίσης η συνθήκη $s_1 - s_2 \in S$
 \Rightarrow η πράξη των πολλαπλών είναι καθαρή αριθμητική
 στο S .

Πρέπει ακριβέα να δούμε αν τα πολλαπλών είναι προστεταριστικά
 και λεχιχτεί η επικερίβουλη πλήρωση.
 Αν $s_1, s_2, s_3 \in S \Rightarrow (s_1, s_2) s_3 \in S$ και

$s_1 (s_2, s_3) \in S$ γιατί η πράξη είναι κλειστή και
 ρανγκών ανά δύο
 Πρέπει $(s_1, s_2) s_3 = s_1 (s_2, s_3)$ αλλά αυτό λεχιχτεί
 στο R .

$$\begin{aligned} \text{Επίσημη} \quad & s_1 (s_2 + s_3) \in S \\ & \in S \\ & \underbrace{s_1 + s_2}_{\in S} + \underbrace{s_1 + s_3}_{\in S} \end{aligned}$$

Πρέπει ακριβέα $s_1 (s_2 + s_3) = s_1 s_2 + s_1 s_3$ αλλά αυτό
 λεχιχτεί στο R

$$\text{Πρέπει } S \neq \emptyset$$

1. Χ. ΕΓΓΩΣ ΤΟ ΣΥΝΔΟ Φ(Ρ) = {ΟΙΚΑΚΩΝ, $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ }

ΕΦΟΣ ΟΙ ΦΟΡΑ f, g ΕΙΣ ΤΙΣ ΝΗΣΕΙΣ
 $(f+g)(x) = f(x) + g(x)$
 $(fg)(x) = f(x)g(x)$

Αριθμητικός (ΠΡΟΣΘΗΤΙΚΟΣ), ΔΙΑΒΕΤΑΘΕΤΙΚΟΣ για τις οποίες είναι χαρακτηριστικές των προβλημάτων συγχώνευσης → αριθμητικές τις οποίες αριθμητικές

Ανιχνευτικός Δικτύων $fg = g f$
 $(fg)(x) = (gf)(x) \quad \forall x \in \mathbb{R}$

Μοναδικός: $\mathbb{1}_{\mathbb{R}} = \sum_{x \in \mathbb{R}} \delta_x$ ΕΙΣΟΔΟΣ ΤΟΥ 1

$\mathbb{1}(x) = 1 \quad \forall x \in \mathbb{R}$

Καθε λιμ. διανομή είναι ανιχνευτικός

Η ανιχνευτική 1-1 και έτι: $f(x) = x$ σε όλη την ουσία
& ανιχνευτική $f(0) = 0$ σε όλη την ουσία με την ιδέα ότι $f(0)$ αποτελεί την ουσία της ανιχνευτικότητας.

Αν $f(x) \neq 0 \Rightarrow$ η f ανιχνευτική

Ανιχνευτικότητας οδεύει στην ιδέα των απλοποιήσεων των μηδινών 0.

• $S = \{f \in F(\mathbb{R}) \mid f(0) = 0\}$ σε ανιχνευτικά

Given οι ουσιαστικοί $S \subseteq F(\mathbb{R})$;

Θα παρώνται 2 απεικ. Θα τις αποστέλνουμε, θα τις αποδείξουμε και θα δώσουμε αντικανές για τις ουσιαστικές τις.

$$\forall f_1, f_2 \in S \Rightarrow f_1(0) \cdot f_2(0) = 0 \cdot 0 = 0$$

$$\Rightarrow f_1 - f_2 \in S \quad (\Leftrightarrow (f_1 - f_2)(0) = 0 \Leftrightarrow f_1(0) - f_2(0) = 0)$$

$f_1(0) \cdot f_2(0) = 0 \cdot 0 = 0 \Rightarrow f_1, f_2 \in S \not\Rightarrow S \subset F(\mathbb{R})$
 even though $\lambda \in \mathbb{R}$

$$T = \{ f \mid f \in F(\mathbb{R}) \text{ and } f(0) = 1 \}$$

$$T \not\subset F(\mathbb{R})$$

$$\text{Av now } f_1, f_2 \in T \Rightarrow (f_1 - f_2)(0) = f_1(0) - f_2(0) = 1 - 1 = 0 \neq 1 \Rightarrow f_1 - f_2 \notin T$$

$$\rightarrow Q_8 = \{ \pm 1, \pm i, \pm j, \pm k \}$$

$$\begin{array}{l} i^2 = j^2 = k^2 = -1 \\ ij = k \quad \text{oxi oth. form} \\ ij = -k \end{array}$$

$$Q_8 \not\cong D_4$$

$$H = \{ \alpha + \beta i + \gamma j + \delta k \mid \alpha, \beta, \gamma, \delta \in \mathbb{R} \}$$

με την προσέγγιση και το γνωμόνας να
 είχε ταυτό όντα των Q_8 .

$$\begin{aligned} & (\alpha + \beta i + \gamma j + \delta k) + (\alpha' + \beta' i + \gamma' j + \delta' k) = \\ & (\alpha + \alpha') + (\beta + \beta') i + (\gamma + \gamma') j + (\delta + \delta') k \end{aligned}$$

Αντείαν διαδοπής έλεγχος δικτύων

και οχι μόνο στοιχ. Έτσι είναι αυτοκαραδοκια

Στοιχία σφάλμα

Ο αριθμός \Rightarrow Εργα των υποδειξηών

Εργα των κανονικών υποδειξηών

Αν εχω μια κανονική αριθμητική ανθεκτική
αντεπαντα την αριθμητική Ο/Η.

$$\begin{aligned} O/H &= \{\alpha H : \alpha \in O\} \\ I(\alpha H) &= (a'H) = (a\alpha)H \end{aligned}$$

Στοιχία δακτυλίων

R δακτυλίου \Rightarrow Εργα των υποδειξηών

R δακτυλίου είναι αβενταρική αριθμητική από δύο
εξανθράκων που κανονικοποιείται.

$$\begin{matrix} R \\ S \leq R \end{matrix}$$

$$R/S =$$

Συμπλοκή $r+s$ $\xrightarrow{r+s}$ \xrightarrow{rs} για το δακτυλίου
 είναι δια \Leftrightarrow έχει 2 ορθές
 αριθμητικές κανονικές!
ΝΑ

$$(S, +) \text{ } \xrightarrow{(R, +)} \text{αβενταρική}$$

$$(r+s) + (r'+s) = (r+r') + s \quad (s+s \rightarrow s)$$

$$(r+s) \cdot (r'+s) = rr' + rs + sr' + s$$