

SEMESTER : V
CORE COURSE : VIII

IV-B.Sc

Inst Hour	: 6
Credit	: 5
Code	: 18K5M08

ABSTRACT ALGEBRA

UNIT 1:

Groups: Definitions and Examples of Groups – Elementary Properties of Groups.
Finite Groups, Subgroups: Terminology and Notation – Subgroup Tests – Examples of Subgroups. **Cyclic Groups:** Properties of Cyclic Groups – Classification of Subgroups of Cyclic Groups.
Part 2: Sections 2, 3, 4.

UNIT 2:

Permutation Groups: Definition and Notation – Cycle Notation.
Isomorphisms: Definition and Examples – Cayley’s Theorem – Properties of Isomorphisms – Automorphisms.
Cosets and Lagrange’s Theorem: Properties of Cosets – Lagrange’s Theorem and Consequences (upto Theorem 7.3).
Part 2: Section 5 (Page 99 – 104) , Section 6 (Page 127 – 138) , Section 7 (Page 144 – 151).

UNIT 3: *Page 6*

Normal Subgroups and Factor Groups: Normal Subgroups – Factor Groups – Applications of Factor Groups – Internal Direct Products.
Group Homomorphisms: Definition and Examples – Properties of Homomorphisms – The First Isomorphism Theorem.
Part 2: Sections 9, 10.

UNIT 4:

Introduction to Rings: Definition – Examples of Rings – Properties of Rings – Subrings.
Integral Domains: Definition and Examples – Fields – Characteristic of a Ring.
Ideals and Factor Rings: Ideals – Factor Rings.
Part 3: Sections 12, 13, 14 (Page 267 – 271).

UNIT 5:

Ring Homomorphism: Definition and Examples – Properties of Ring – Homomorphism – The Field of Quotients.
Part 3: Section 15.

Text Book

Joseph A.Gallian, Contemporary Abstract Algebra, Cengage Learning, 8th Edition, 2013.

Books for Reference

[1] I.N.Herstein. Topics in Algebra.

Question Pattern (Both in English & Tamil Version)

Section A : $10 \times 2 = 20$ Marks, 2 Questions from each Unit.
Section B : $5 \times 5 = 25$ Marks, EITHER OR (a or b) Pattern, One question from each Unit.
Section C : $3 \times 10 = 30$ Marks, 3 out of 5, One Question from each Unit.

10.0000

Signature 9/3/18

10

Signature
9.3.18
N. GOVERNMENT ARTS COLLEGE
THANJAVUR-613 00

பொருள்
அமதி-2

வரிசை மாற்றம்:

ஒரு கணத்தில் 2 மூலக்கணை ஒரு வரிசையில் அமைக்கப்பட்டுள்ளன. இவ்வரிசையில் 2 மீண்டும் 2 மூலக்கணை மாற்றம் அமைக்கப்பட்டுள்ளது. ஒரு வரிசை மாற்றம் இவ்வரிசை மாற்றம் எனப்படும்.

எடுத்துக்காட்டு -1

நாள் α என்ற வரிசை மாற்றத்தை எடுத்துக் கொள்வோம்.

$$\alpha = \{1, 2, 3, 4\}$$

எனில் $\alpha(1) = 2, \alpha(2) = 3, \alpha(3) = 1, \alpha(4) = 4$

எனவே, இந்த வரிசை மாற்றத்தை நாள் அமைக்கின்றனவா என்பதை

எனவே, எழுதுக.

$$\alpha = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 3 & 1 & 4 \end{bmatrix}$$

இங்கு $\alpha(j)$ நேரடியானால் j இன் கிடைப்பற்றினால்.

எடுத்துக்காட்டு -2

β என்ற வரிசை மாற்றம் $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ எனில்

எனவே, இதை காட்டுக.

$$\beta(1) = 5, \beta(2) = 3, \beta(3) = 1, \beta(4) = 6, \beta(5) = 2, \beta(6) = 4.$$

எனவே, இவ்வரிசை மாற்றம் எழுதுக.

உதாரணம்,

$$\beta = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 3 & 1 & 6 & 2 & 4 \end{bmatrix}$$

என அடுக்காக.

உரிமை மாற்றத்தின் போன்ற:

n - உறுப்புகள் உள்ள ஒரு கணத்தின் மீதான உரிமைமாற்றத்தையுட:

ஒரு குகைகளைப் போக்கக்கூடிய போன்ற ஒரு ஆய்வுகூறு,

உதாரணம்,

{1, 2, 3, 4, 5} என்ற 5 கணத்தை எடுத்துக் கொள்வோம்.

$$\sigma = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 4 & 3 & 5 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\gamma = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 5 & 4 & 1 & 2 & 3 \end{bmatrix}$$

என்றால்

$$\gamma\sigma = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 5 & 4 & 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 4 & 3 & 5 & 1 \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 4 & 2 & 1 & 3 & 5 \end{bmatrix}$$

പേർട്ടി അം:

n-ഗ്രാഫിക്സിൽ ഖാരിയ പാർമിക്സ് അംഗം ഉപയോഗിച്ച്
 അം S_n അംഗം ക്രമീകരണം ഉണ്ടായി $n!$ ഖാരിയ പാർമിക്സ്
 അംഗം. ഈ പേർട്ടി ഖാരിയ പാർമിക്സ് അംഗം S_n അംഗം. ഈ $n!$
 ഉണ്ടാകുന്ന ക്രമീകരണ ഗുണ വികാസം.

അംഗം S_3

S_3 പേർട്ടി അം.

S_3 അംഗം 3 ഉണ്ടാകുന്ന ക്രമീകരണ ഗുണ വികാസം.

ഉദാഹരണം $S_3 = \{1, 2, 3\}$. അതിൽ പേർട്ടി അം S_3 അംഗം

അംഗം കൂടുതൽ ക്രമീകരണ ഉണ്ടാകും.

അതിൽ ഈ ഉണ്ടാകുന്ന

$$\alpha = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} \quad \alpha = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\alpha^2 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{bmatrix} \quad \beta = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\alpha\beta = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{bmatrix} \quad \alpha^2\beta = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{bmatrix}$$

അതിൽ $\beta\alpha = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 2 & 1 \end{bmatrix} \neq \alpha\beta$

என்பது பரிமாற்ற மீதமை கிராம ரக்யயாதி - எண்களில் இது ஒரு அலகையின் கீழ் உள்ளது.

இதில்:

S_1, S_2 ஐ தவிர மீதமல்லாமல் அமர்த்தி இவற்றின் பரிமாற்றக் கோவைகளை, 6 ஆகிய கிராமெண்ட S_3 தான் மீதமற்ற பரிமாற்றக் கோவை.

அரிசை மாற்றத்தின் அடிக்கோவை:

கணிதத்தில் அரிசை மாற்றங்களை அடிக்கோவை கோவைகளாக மீதமென, ஒவ்வொரு அடிக்கோவை கோவைகளாக கிராமமென. இவற்று ரக்யயாதான் அரிசை மாற்றங்களின் மீதமற்ற அரிசை மாற்றக் கோவைகளை மீதமற்ற.

அரிசை மாற்றக் கோவை:

$$\alpha = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 1 & 4 & 6 & 5 & 3 \end{bmatrix}$$

என்ற கணிதத்தின் அரிசை மாற்றம்.

$$(1 \ 2) (3 \ 4 \ 6) (5)$$

அரிசை மாற்றக் கோவை - 2

$$\beta = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 3 & 1 & 6 & 2 & 4 \end{bmatrix}$$

என்ற கணிதத்தின் அரிசை மாற்றத்தை மீதமற்ற அரிசை மாற்றம்

β எண்பதின் மூலம் வரிசைமாற்றம்

$$(2, 3, 1, 5) (6, 4) (0+) (4, 6) (3, 1, 5, 2)$$

சுற்றை, இரட்டை வரிசைமாற்றம்

கணிதத்தில் வரிசைமாற்றங்கள் சுற்றையிலும் இரட்டையிலும் வரிசைமாற்றங்கள் மீது உடையவை. ஆகையால் வரிசை மாற்றம் மீது எத்தனை இடமாற்றங்களில் சேர்ந்ததாக இயங்கி வருகிறது என்பதை மீது சுற்றையிலும் இரட்டையிலும் உடையவை.

$$\begin{matrix} \text{எ.கா} \\ \left(\begin{array}{ccccc} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 2 & 4 & 3 & 5 & 1 \end{array} \right) \end{matrix}$$

$$= (1\ 2\ 4\ 5)$$

$$= (1\ 2) (1\ 4) (1\ 5)$$

3- இடமாற்றங்களில் சேர்ந்தவை. ∴ சுற்றையிலும் இரட்டையிலும் வரிசைமாற்றம்.

~

இயல்பாக்க கோரிதல்:

உரையமை:

ϕ அல்லது $(1-1)$ எனக் கருதும்போது இவ் G யின்க்கு

இவ் G க்கான இயல்பாக்க கோரிதல் ϕ ஐ இயல்பாக்க

கோரிதல் சீர்ப்பாடும்.

$$\phi(ab) = \phi(a)\phi(b) \quad \text{கிடைக்க } a, b \in G.$$

எடுத்துக்காட்டு:

எல்லா எண்களின் கலவை இவ் $(\mathbb{R}, +)$ போல் எல்லா

எண்களின் பெருக்கல் இயக்குபவ் (\mathbb{R}^*, \times) இயல்பாக்க கோரிதலாகும்.

$$(\mathbb{R}, +) \cong (\mathbb{R}^*, \times).$$

இயல்பாக்க கோரிதல்:

கோரிதல்:

எந்தவொரு இயல்பாக்க தக்க சில G க்கான $A(S)$ -ன் ஒரு உட்கூறுகி இயல்பாக்கம்.

நினைவு:

G ஒரு குறையற்ற இயல்பாக்க அல்லாத அல்லாத

G யின்க்கு G -ன் கோரிதல் எந்தவொரு இயல்பாக்க இயல்பாக்கம்

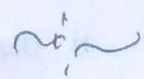
$\therefore xK = xe$

$\therefore K = e$

$\therefore K = \{e\}$

$\Rightarrow \psi$ சூலா. (1-1)

ψ G பின்பு $\psi(G)$ க்கான கொரிந்தி என நா
கூறின ψ சூலா உயர் பாநாக் கொரிந்தி (1-1) பற்ற
கு. G ஒரு கூலாநான் $\psi(G)$ சூலா $A(G)$ -ன் ஒரு உகூலம்.
 $\therefore G$ சூலா $A(G)$ -ன் ஒரு உகூலம்தரிது கூலம்பாநாதலை.
 $G=S$ எனக் கூலம் பாநான் பின்பும் கூலம்பாநாதலை நாம் புறும்.



கூலம்:

G எனப்து ஒரு கூலம். H எனப்து கூலம் எனக்.
 a சூலம் G -ன் உயர் ஒரு உகூலம். $\{ah \mid h \in H\}$ எனப்து aH என
கூலம்பாநாதலை. $aH = \{ha \mid h \in H\}$ பற்றம் $aHa^{-1} = \{aha^{-1} \mid h \in H\}$.
 aH எனப்து கூலம் கூலம்பாநாதலை. aH எனப்து உயர் கூலம்
பாநாதலை.

கூலம்

$G=S_3$ எனக், $H = \{1, 13\}$ எனன் கூலம்

கூலம்

$$(1)H = H$$

$$(12)H = \{(12), (12)(13)\}$$

$$= \{(12), (132)\}$$

$$= (132)H$$

$$(13)H = \{(13), (1)\} = H,$$

$$(23)H = \{(23), (23)(13)\}$$

$$= (23), (123)$$

$$= (123)H.$$

செய்துகொடு:-2

H சமீபம் $\{0, 3, 6\}$. H சமீபம் Z_9 -ல் குறைக்கப்படும். Z_9

சமீபம் கட்டளைப்போக்கு $a+H$ சமீபம் aH ஐ உள்ளடக்கியது.

எனவே Z_9 ல் Z_3 மீ H குறைக்கலாம்,

$$0+H = \{0, 3, 6\} = 3+H = 6+H$$

$$1+H = \{1, 4, 7\} = 4+H = 7+H$$

$$2+H = \{2, 5, 8\} = 5+H = 8+H.$$

குறைக்கலாம் சமீபம் பயன்பாடு:

H சமீபம் Z_9 -ல் குறைக்கப்படும். a பற்றிய

b சமீபம் Z_9 -ல் உள்ளது. சமீபம்,

1. $a \in aH$
2. $aH = H$ iff $a \in H$
3. $aH = bH$ எனில் $aH \cap bH = \emptyset$
4. $aH = bH$ iff $a^{-1}b \in H$
5. $|aH| = |bH|$,
6. $aH = Ha$ iff $H = aHa^{-1}$
7. aH எனில் G -യിൽ 2^{nd} ഓർഡർ $a \in H$.

പ്രমাണം:

$$1. a = ae$$

$$\Rightarrow ae \in aH$$

$$\Rightarrow a \in aH.$$

$$2. aH = H$$

$$\text{എങ്കിൽ } a = ae \in aH$$

$$= H$$

$a \in H$ ന്റെ അർത്ഥം $a \in H$ എന്നാണ്.

അതിനാൽ $aH \subseteq H$

$$aH \subseteq H$$

$$\text{പിന്നീട് } H \subseteq aH$$

അതിനാൽ $aH = H$ എന്നാണ് $a \in H$ ന്റെ അർത്ഥം.

അതിനാൽ $aH = H$ എന്നാണ് $a \in H$ ന്റെ അർത്ഥം.

$$H \subseteq aH$$

$h \in H$ என $a^{-1}ah \in H$ எனில்

$a \in H$ எனில் $h \in H$.

நாம் $a^{-1}ah \in H$ எனில்

$$a^{-1}ah \in H$$

$$\text{எனவே } h = eh = (aa^{-1})h$$

$$= a(a^{-1}h)$$

$$\in aH.$$

$$3. aH \cap bH \neq \emptyset$$

நாம் $aH = bH$ எனில்

$$aH = bH$$

எனில் $x \in aH \cap bH$ என $a^{-1}ax \in H$ எனில்

எனவே, $x = ah_1$ எனில்

$$x = ah_1$$

$$\text{எனவே } x = bh_2$$

$$\text{எனவே, } a = xh_1^{-1}bh_2h_1^{-1}$$

$$\text{and } aH = bh_2h_1^{-1}H = bH \quad (\text{பக்க 4-2 ன் படி})$$

$$4. aH = bH \text{ எனில் } H = a^{-1}bH$$

$$H = a^{-1}bH \quad (\text{பக்க 4-2 ன் படி})$$

6. $aH = Ha$ என எடுத்துக்கொள்ளலாம்.

$$(aH)a^{-1} = (Ha)a^{-1}$$

$$\Leftrightarrow aH a^{-1} = H$$

7. aH என்பது ஒரு உட்கூம்பு. இதன் e என்ற மூலம் $2n-1$ யே

உட்கூம்பு. அதாவது

$$aH \cap eH \neq \emptyset$$

பகுதி-3-ஐப் போல் எடுத்துக் கொள்ள

$$aH = eH = H.$$

பகுதி-2-ஐப் போல் எடுத்துக் கொள்ள.

$$a \in H.$$

$$\text{எடுத்துக்கொள்ள } a \in H \Rightarrow aH = H \quad (\text{பகுதி 2 க்கு})$$

லக்ஸ்மிநிதித் தேற்றம்:

G என்பது உருவாக்கப்பட்ட குழு. H என்பது ஒரு துணைக் குழு. அதன் $|H|$ என்பது $|G|$ ன் வகுக்கிறது. $|G|$ இயல் (அல்லது) துணைக்கூம்புகளின் எண்ணிக்கை H ன் 2-மடங்க. G என்பது $|G|/|H|$ குழிப்பாக H ன் வரிசை G -ல் வரிசையாக வரிகிறது.

அதாவது:

$$a_1H, a_2H, \dots, a_rH \text{ என்பவை } G \text{ க்கு}$$

துணைக்கூம்புகளாக H என்பது G -ல் 2-மடங்க.

அதாவது a யல் G -ல் 2-மடங்க.

இதிலிருந்து நாம் பெறலாம்

$$aH = a_i H.$$

பண்பு 1-ன் படி

$$a \in aH.$$

G-ல் 2-ம் மூலக் குறியாக 2-வது படி $a_i H$ ன் 2-ம் மூலக் குறியாக இணைக்கப்படும். அதாவது

$$G = a_1 H \cup \dots \cup a_r H.$$

பண்பு 3-ன் படி

$$|G| = |a_1 H| + |a_2 H| + \dots + |a_r H|.$$

இதிலிருந்து $|a_i H| = |H|$ என்பதால் $r|H|$

நாம் பெறலாம்

$$|G| = r|H|.$$

Here we get the result $|G| = r|H|$.

தலைக்கீழ் - 1 ($|a|$ என்பது $|G|$ உட்கூறு)

G என்பது ஒரு உற்றுமூலக்கூறியாகும்.

a என்பது G -ல் 2-ம் மூலக் குறியாக 2-வது படி. $|a|$ என்பது 2-வது படி உற்றுமூலக்கூறு $|G|$ என்பது இவற்றின் உற்றுமூலக்கூறு. இவற்றை $|a|$ யும் $|G|$ யும் உட்கூறு.

தலைக்கீழ் - 2 ($a^{|G|} = e$)

G என்பது உற்றுமூலக்கூறியாகும் என்பதால் $a \in G$

எனவே $a^{|G|} = e.$

Q.E.D.

$$\begin{aligned}
& g'Ng \subset N \\
& g(g'Ng)g^{-1} \subset gNg^{-1} \\
& (gg^{-1})N(gg^{-1}) \subset gNg^{-1} \\
& eNe \subset gNg^{-1} \\
& N \subset gNg^{-1} \\
& \Rightarrow gNg^{-1} = N.
\end{aligned}$$

பொதுமான பகுதி

$\forall g \in G$ -க்கு $gNg^{-1} = N$ என்க.

அப்பொது $\forall g \in G$ -க்கு $gNg^{-1} \subset N$

\therefore நேர்மை உட்கொத்தினை ஏற்று கொள்ளப்படா N -கொது G -ன் ஒரு நேர்மை உட்கொம்.

தேற்றம் :

G -ன் ஒரு உட்கொம் N கொது கொள்ளையாக கொப்பதற்கு தேவையான மற்முல் பொதுமான நியந்தணை G -ன் N -ன் ஆவ்வாடு கிலது நினைக்கணமுல் G -ன் N -ன் ஒரு கொது நினைக்கணம்.

நுகுபணம் தேவையான பகுதி

N -கொது G -ன் ஒரு நேர்மை உட்கொம் என்க.

அப்பொது ஆவ்வாடு $g \in G$ -க்கு $gNg^{-1} = N$. பின்மறுமாத g -கொம் உட்கொம் நமல் உய்வுது

$$(gNg^{-1})g = Ng$$

$$gN(g^{-1}g) = Ng$$

$$gNe = Ng$$

$$gN = Ng$$

∴ G-ல் N-ன் ஆய்வாக இருக்கிற திணைக்கணம் G-ல் N-ன் ஒரு மறை திணைக்கணம்.

மேல்க்கண்ட மூன்று

G-ல் N-ன் ஆய்வாக இருக்கிற திணைக்கணம் G-ல் N-ன் ஒரு மறை திணைக்கணம் எனவே $gNg^{-1} \subseteq G$ ஆக இருக்கிறது. மேல்க்கண்ட மூன்று காரணங்களால் $gNg^{-1} = Ng$ ஆகும்.

$$gNg^{-1} = Ng, \quad \text{--- ①} \quad \text{காண்க } g, e \in G$$

காண்க $g \in Ng$, அதாவது $g \in Ng$

$$\therefore g \in Ng,$$

மேல்க்கண்ட $e \in Ng$ அதாவது $e \in Ng$.

∴ Ng க்கு e உட்படுத்தும் Ng , அதாவது $g^{-1}e$ உட்படுத்தும் Ng .

∴ Ng க்கு e உட்படுத்தும் Ng , அதாவது Ng க்கு e உட்படுத்தும் Ng .

மேல்க்கண்ட காரணங்களால் $Ng = Ng$.

∴ Ng க்கு e உட்படுத்தும் Ng , அதாவது Ng க்கு e உட்படுத்தும் Ng .

$$\therefore Ng = Ng, \quad \text{--- ②}$$

⇒ ① க்கு e உட்படுத்தும் Ng எனவே $Ng = Ng$

∴ N திணைக்கணம் G-ல் இருக்கிறது.

தேற்றம்

G ஒரு அபிவிருத்தி குறையும் எனில் அப்போது G -ன் சிவ்வாறு உட்குறையும் தேர்வை.

நினைவுகூரல்.

N அல்லது அபிவிருத்தி குறையும் G -ன் ஒரு உட்குறையும் எனில் அப்போது ஒத்திசைவு $n \in N$ க்கு $n \in G$ -க்கு

$$Gn^{-1} = n^{-1}G \quad (\text{பரிமாற்றம் மிகவும் உயர்வு})$$

$$= ne$$

$$= n \in N$$

$\therefore N$ -அல்லது G -ன் தேர்வை உட்குறையும்.

(த.நா) . 1

மிகவும் குறைந்தபட்சம் \mathbb{Z} க்கு $x = \{0, \pm 1, \pm 2, \dots\}$ ஒரு

அபிவிருத்தி குறையும் $d\mathbb{Z} = \{dm \mid m \in \mathbb{Z}\}$ எனில்.

$m, y \in d\mathbb{Z}$ எனில் அப்போது $x = dm_1, m_1 \in \mathbb{Z}$ க்கு

$$y = dm_2, m_2 \in \mathbb{Z}$$

$$x - y = dm_1 - dm_2 = d(m_1 - m_2) \in d\mathbb{Z}, m_1 - m_2 \in \mathbb{Z}$$

$\therefore d\mathbb{Z}$ -அல்லது \mathbb{Z} -ன் ஒரு உட்குறையும்.

\mathbb{Z} -அபிவிருத்தி அல்லது குறைந்தபட்சம் \mathbb{Z} க்கு $d\mathbb{Z}$ -அல்லது \mathbb{Z} -ன் ஒரு தேர்வை உட்குறையும்.

$d\mathbb{Z}$ -அல்லது \mathbb{Z} -ன் ஒரு தேர்வை உட்குறையும்.

தேற்றம் :

G - ஒரு திணைமையாக. $Z(G) = \{x/x \in G \text{ மற்றும் } xg = gx \forall g \in G\}$ என்க. முதலில் $Z(G)$ ஆனது G -ன் ஒரு உபதிணைமே என நாம் காட்ட வேண்டும்.

பிழைப்புகள் :

$x, y \in Z(G)$ எனில் அப்போது

$$xg = gx \forall g \in G$$

$$yg = gy \forall g \in G$$

$$\therefore (xy)g = x(yg) \text{ (தேர்வுபடி அதிகாரப்படி)}$$

$$= x(gy) \text{ (பரிமாற்றம் அதிகாரப்படி)}$$

$$= (xg)y \text{ (தேர்வுபடி அதிகாரப்படி)}$$

$$= (gx)y \text{ (பரிமாற்றம் அதிகாரப்படி)}$$

$$= g(xy) \text{ (தேர்வுபடி அதிகாரப்படி)}$$

$$\therefore xy \in Z(G)$$

மேலும் $xg = gx$ -ஐ மூலக்கூறுகளும் பிணக்கூறுகளும் x^{-1} ஆகியவைகளால் நாம் காட்ட வேண்டும்

$$x^{-1}(xg)x^{-1} = x^{-1}(gx)x^{-1}$$

$$(x^{-1}x)gx^{-1} = x^{-1}g(x x^{-1})$$

$$Egx^{-1} = x^{-1}ge$$

$$gx^{-1} = x^{-1}g$$

$\therefore Z(G)$ சிதைவு G -ன் ஒரு உட்கூறல். அடுத்து $Z(H)$ சிதைவு G ன் நேர்மை என் நரம் நிறிய வேண்டும். $n \in X(H)$ மெய்யில் $g \in G$ என்க.

$$Gng^{-1} = (ng)g^{-1}, \quad gn = ng$$

$$= n(gg^{-1})$$

$$= ne$$

$$= n, \quad n \in N. \quad Gng^{-1} \in N.$$

$\therefore Z(H)$ சிதைவு G -ன் ஒரு நேர்மை உட்கூறல். $Z(H)$ -உ G -ன் ஹைலர் என்மேயல்.

தேற்றம்

ஒரு கிரண்கு உடைய H சிதைவு G -ன் ஒரு உட்கூறலானால் அப்போது H சிதைவு G -ன் நேர்மை உட்கூறல்.

நிபந்தனை

$a \in H$ என்க. H சிதைவு ஒரு 2 உடைய ஒரு உட்கூறலானால்

$$G = H e U H a$$

$$G = e H U a H$$

H மெய்யில் $H a$ சிதைவு ஒன்றையொன்றே திரும்பித் திரும்பி மெய்யில்

மெய்யில் சிதைவானால் நேரடியே G சிதைவானால்

$$aH = G - H$$

$$\therefore aH = Ha$$

$\therefore H$ சிதைவு G -ன் ஒரு நேர்மை உட்கூறல்.

தேர்வு

G-ன் ஒரு உட்குறும் N அல்லது தேர்வுவாய்ப்பு கருத்து
தேர்வுவாய்ப்பு போதுமான நியூட்டான G-ல் N-ன் கிரகம்
யலது சிதையக்கூடியவற்றின் உட்குறும் G-ல் உட்குறும்
N-ன் ஒரு யலது சிதையக்கூடியவற்றின் உட்குறும்.

தேர்வுவாய்ப்பு கருத்து

N-அல்லது G-ன் ஒரு தேர்வுவாய்ப்பு உட்குறும் என்க.

$$NN = \{n_1 n_2 \mid n_1 \in N, n_2 \in N\} \subset N$$

$$N = N \subset NN$$

$$NN = N$$

$$\begin{aligned} a, b \in G \text{ எனில் அப்போது } NaNb &= N(AN)b \\ &= N(Na)b \\ &= NN(ab) \\ &= Nab \end{aligned}$$

இவ்வாறாக N-ன் கிரகம் யலது சிதையக்கூடியவற்றின்
உட்குறும் N-ன் ஒரு யலது சிதையக்கூடியவற்றின் கருத்து.

போதுமான கருத்து

N-ன் கிரகம் யலது சிதையக்கூடியவற்றின் உட்குறும்
கருத்து N-ன் ஒரு யலது சிதையக்கூடியவற்றின் கருத்து
 $H \in G$ எனில் அப்போது $H \in G$.

$\therefore Hg$ கருத்து Hg^{-1} அல்லது G-ல் H-ன் கிரகம் யலது
சிதையக்கூடியவற்றின் அப்போது $H \in Hg^{-1}$ அல்லது G-ல் H-ன்
ஒரு யலது சிதையக்கூடியவற்றின் கருத்து.

$$E = ege\bar{g}^{-1} \in HgH\bar{g}^{-1}$$

$H = He$ ஆகையால் H -ஓ G -ன் H -ன் ஒரு உலகி சிதாக்கினை

$$HgH\bar{g}^{-1} = H$$

எனவே $h_1gh_2\bar{g}^{-1} \in H \quad \forall h_1, h_2 \in H$ சென்றல் $g \in G$.

$$h_1^{-1} (h_1gh_2\bar{g}^{-1}) \in h_1^{-1}H$$

$$gh_2\bar{g}^{-1} \in H \quad \forall h_2 \in H.$$

$\therefore H$ -அனைத்து G -ன் ஒரு செந்திரை உலகி.

செந்திரை

N -அனைத்து G -ன் ஒரு செந்திரை உலகி என்பது.

$$\frac{G}{N} = \{ Ng \mid g \in G \}$$
 என்பது.

$\frac{G}{N}$ ன் $Ng_1, Ng_2 = Ng_1g_2 \quad \forall g_1, g_2 \in G$ என்பதுமானது உத்தியோகமாக
 உபயோகிக்கப்படுகிறது. N -அனைத்து G -ன் ஒரு செந்திரை உலகி.

$x, y \in \frac{G}{N}$ எனில் அப்போது சில $g_1, g_2 \in G$ -க்கு

$$x = Ng_1, \text{ சென்றல் } y = Ng_2$$

$$xy = Ng_1, Ng_2 = Ng_1g_2 \in \frac{G}{N}$$

\therefore அனைத்து இந்த சிதாக்கினை உபயோகிக்கப்படுகிறது.

செந்திரை

x, y, z எனில் அப்போது சில $g_1, g_2, g_3 \in G$ -க்கு

$$x = Ng_1, y = Ng_2, z = Ng_3$$

$$x(yz) = Ng_1 (Ng_2Ng_3)$$

$$= Ng_1Ng_2Ng_3$$

$$= Ng_1(g_2g_3) \Rightarrow (Ng_1Ng_2)Ng_3$$

$$= (xy)z$$

Group Theory Proofs

e - അല്ലെങ്കിൽ a -യ്ക്ക് Group Theory നൽകി $Ne \in G/N$

* $Ng \in G/N$, $NgNe = Ng e = Ng$ കാരണം $NeNg = Neg = Ng$.

$\therefore Ne$ അല്ലെങ്കിൽ G/N -യ്ക്ക് Group Theory 2 ന്റെ 4.

Normality Proofs

$Ng \in G/N$ നൽകി. ഇവിടെ $g \in G$ എല്ലാ $g^{-1} \in G$ നൽകി

$Ng^{-1} \in G/N$.

$Ng Ng^{-1} = Ngg^{-1} = Ne$

$Ng^{-1}Ng = Ng^{-1}g = Ne$.

$\therefore Ng^{-1}$ അല്ലെങ്കിൽ Ng ന്ക്ക് Normality.

Normality Proofs

G -യ്ക്ക് Normality നൽകി കാരണം N അല്ലെങ്കിൽ G -യ്ക്ക്

എല്ലാ Normality നൽകി $O(G/N) = \frac{O(G)}{O(N)}$.

$G/N = \{ Ng / g \in G \}$

$\therefore O(G/N) = G$ -യ്ക്ക് Normality നൽകി N നൽകി N നൽകി

നൽകി $\frac{O(G)}{O(N)}$.

Normality Proofs

Normality

$\phi(a * b) = \phi(a) \cdot \phi(b)$ നൽകി ϕ നൽകി Normality

നൽകി $(G, *)$ നൽകി നൽകി (G, \cdot) -യ്ക്ക് Normality നൽകി

தேர்ச்சு :

ϕ சகலமும் திரை G யல்ருந்தது திரை G க்கு அன்னை
 உதாசான்றான திரைந்தன் அன்னை $\text{Ker } \phi = \{e\}$
 திரை e அன்னை G -ன் அன்னை ϕ உறுப்பு

திரை

ϕ சகலம் $(1-1)$ அன்னை.

$a \in K$ அன்னை அன்னை $\phi(a) = \bar{e}$ திரை \bar{e} அன்னை G ன்
 அன்னை ϕ உறுப்பு.

$\phi(a) = \phi(b)$ அன்னை.

அன்னை $[\phi(b)]^{-1}$ அன்னை அன்னை a அன்னை

$$\phi(a) = [\phi(b)]^{-1} = \phi(b) [\phi(b)]^{-1}$$

$$\phi(a) \phi(b^{-1}) = \bar{e}$$

$$\phi(ab^{-1}) = \bar{e}$$

$$ab^{-1} \in K$$

$$\text{அன்னை } ab^{-1} = e$$

$$(ab^{-1})b = eb$$

$$a(b^{-1}b) = b$$

$$ae = b$$

$$\therefore a = b$$

$\therefore \phi$ சகலம் $(1-1)$

அன்னை ϕ சகலம் $(1-1)$ அன்னை.

$$g \in \text{Ker } \phi \text{ அன்னை அன்னை } \phi(g) = \bar{e}$$

$$\text{அன்னை } \phi(e) = \bar{e}$$

UNIT - 5

உண்மையில்கள் உபயோகங்கள் கொரித்தல்:

உண்மையம்: $(R, +, \cdot)$ லாந்தல் $(R', +, \cdot)$ எல்புல துண்டி உண்மையில்கள் எல்புல.

(i) $f(a+b) = f(a) + f(b)$

(ii) $f(a \cdot b) = f(a) \cdot f(b) \forall a, b \in R$ எல்புல R லுக்கு

R' லுக்கு கொரித்தல் f லு ஒரு உபயோகங்கள் கொரித்தல் எல்புல.

(i), (ii) -ல் துண்டி ஒரு பக்கத்தல் காண்புலம் $+ \cdot R$ லு ஈ.ரிணல் உபயில்கள் லாந்தல் (i), (ii) உலது ஒரு பக்கத்தல் காண்புலம் $+ \cdot R'$ லு ஈ.ரிணல் உபயில்கள்.

துண்டி கொரித்தல்:

f துண்டி $(R, +, \cdot)$ லு ஈ.ரிணல் உண்மையில்களுக்கு $(R', +, \cdot)$ லு ஈ.ரிணல் உண்மையில்களுக்கு ஒரு உபயோகங்கள் கொரித்தல் எல்புல அபுலபுல

(i) $f(0) = 0$

(ii) $f(-a) = -f(a) \forall a \in R.$

(i) லு துண்டி ஒரு பக்கத்தல் லு ஈ.ரிணல் பூர்விலுபுல R லு கலலுலல் துண்டி லு ஈ.ரிணல் லு ஈ.ரிணல் உலது ஒரு பக்கத்தல் லு ஈ.ரிணல் பூர்விலுபுல R' லு கலலுலல் துண்டி லு ஈ.ரிணல் லு ஈ.ரிணல் லு ஈ.ரிணல்.

புலுலுலல்:

1. $f(0) = f(0+0)$
 $= f(0) + f(0)$ [4 ஒரு உபயோகங்கள் கொரித்தல் துண்டி]

புலுலுலல் $f(0) = f(0)+0$
 ~~$f(0) = 0$~~ (துண்டி அபுலபுலல் அபுலபுலல்)

2. $a \in R$ எனில்

$$f(a) + [-f(a)] = 0 \text{ எனவே}$$

$$f(a) + f(-a) = f(a-a) = f(0) = 0 \quad (\text{1-ல் 49})$$

$$\therefore f(a) + f(-a) = f(a) + [-f(a)]$$

$$\therefore f(-a) = -f(a)$$

உதாரணம்:

உண்மையம் $(R, +, \cdot)$ என்கிறது மற்றொரு உண்மையம் $(R', +, \cdot)$ க்கு
 உள்ள ஒரு உயர்வார்த்தை கோரிக்கை f எனில் அப்போது
 $\{r \in R : f(r) = 0\}$ எனும் கருத்து f -ன் உட்கரு அல்லது
 இதனை $\text{Ker } f$ என்கிறது f எனக் குறிப்பிடும்.

$$\therefore \text{Ker } f = \{r \in R / f(r) = 0\}$$

எடுத்துக்காட்டு:-1

n எனும் ஒரு மிகை மூல எண் எனில்

$$K \rightarrow K \text{ மீது } k \rightarrow k \text{ mod } n \text{ எனும் } \mathbb{Z} \text{ மீதுள்ள } \mathbb{Z}_n$$

உயர்வார்த்தை ஒரு உண்மைய உயர்வார்த்தை கோரிக்கை ஆகும்.

இத்தகைய கோரிக்கை ஒரு \mathbb{Z} மீதுள்ள \mathbb{Z}_n க்கு உயர்வார்த்தை கோரிக்கை கோரிக்கை.

உதாரணம் $\langle \mathbb{Z}, +, \cdot \rangle$ மீதுள்ள $\langle \mathbb{Z}_n, +_n, \cdot_n \rangle$ எனும் கருத்து
 உண்மையங்களை ஆகும்.

$$q : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_n \text{ எனும்}$$

$$q(x) = x \text{ mod } n \quad \forall x \in \mathbb{Z}$$

இது x மற்றும் y இன் மீது z மீது செயல்பாடுகள்

நாம் நினைவுகூர வேண்டியவை,

- 1. $\phi(x+y) = \phi(x) + \phi(y)$
- 2. $\phi(xy) = \phi(x) \cdot \phi(y)$

$$\begin{aligned}
 1. \phi(x+y) &= (x+y) \pmod n \\
 &= (x \pmod n + y \pmod n) \pmod n \\
 &= x \pmod n + y \pmod n \\
 &= \phi(x) + \phi(y)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 2. \phi(xy) &= (xy) \pmod n \\
 &= [(x \pmod n) (y \pmod n)] \pmod n \\
 &= x \pmod n \cdot y \pmod n \\
 &= \phi(x) \cdot \phi(y)
 \end{aligned}$$

∴ எவ்வளவு ϕ செயல்பாடு ஒரு உண்மையான இயல்பாகக் கொள்ளப்படும்.

தெளிவுகூர் - 2

$a+ib$ னிதும் $a-bi$ க்கும் மீது ஒரு உண்மையான இயல்பாகக் கொள்ளப்படும் சிக்கலெண்களின் மீது ஒரு உண்மையான இயல்பாகக் கொள்ளப்படும்.

$\langle \phi, +, \cdot \rangle$ ന്റെ ഒരു ഊന്നലാക്കി.

$$\phi: \phi \rightarrow \phi$$

$$\phi(a+ib) = a-ib \quad \text{എങ്കിൽ } a, b \in \mathbb{R}$$

$$\phi(z) = \bar{z} \quad \text{എങ്കിൽ } z = a+ib \in \phi$$

$$z_1, z_2 \in \phi \quad \text{എങ്കിൽ } z_1 = a+ib$$

$$z_2 = c+id$$

നാം നിരീക്ഷിക്കേണ്ടതുണ്ട്,

$$1. \phi(z_1 + z_2) = \phi(z_1) + \phi(z_2)$$

$$2. \phi(z_1 z_2) = \phi(z_1) \cdot \phi(z_2)$$

$$\begin{aligned} 1. \phi(z_1 + z_2) &= \phi(a+ib + c+id) \\ &= \phi(a+c) + i(b+d) \\ &= (a+c) - i(b+d) \\ &= a-ib + c-id \end{aligned}$$

$$\phi(z_1 + z_2) = \phi(z_1) + \phi(z_2)$$

$$\begin{aligned} 2. \phi(z_1 z_2) &= \phi[(a+ib)(c+id)] \\ &= \phi(ac - bd + iad + ibc) \\ &= ac - bd - i(ad + bc) \\ &= ac - bd - iad - ibc \\ &= ac - iad - bd - ibc \\ &= a(c-id) - ib(c-id) \end{aligned}$$

$$= (a-ib)(c-id)$$

$$\phi(z_1 z_2) = \phi(z_1) \cdot \phi(z_2)$$

∴ φ என்பது ஒரு உண்மைய இயல்பாற்றாக் கொள்ளலாம்.

உண்மைய இயல்பாற்றாக் கொடுத்தலின் பண்புகள் :

φ என்பது R லிருந்து C க்கு மொத்தம் ஒரு இயல்பாற்றாக் கொடுத்தலாகும். A என்பது உண்மையம் R-ல் உள்ள உண்மையமாகும். மொத்தம் B என்பது S-ல் உள்ள இரண்டு உண்மையமாகும்.

பண்பு-1

r என்பது உண்மையம் R-ல் உள்ளதாகும். n என்பது ஒரு மொத்தம் மொத்தம் φ என்பது,

$$\phi(nr) = n\phi(r)$$

and
$$\phi(r^n) = (\phi(r))^n$$

நினைவு:

மொத்தமொத்தம் φ: R → S என்பது ஒரு இயல்பாற்றாக்

கொடுத்தல்.

இதில்
$$2+2+2+2 = 4(2)$$

$$4+4+4+4+4 = 5(4)$$

என்பது நாம் அறிந்ததை.

இது போல.

$$\phi(nr) = \phi(r+r+r+\dots+r) \text{ n மொத்தம்}$$

$$= \phi(r) + \phi(r) + \phi(r) + \dots + \phi(r) \text{ n மொத்தம்}$$

$$\therefore \phi(nr) = n\phi(r)$$

அடுத்ததாக,

$$\phi(r^n) = [\phi(r)]^n$$

நினைவுகூர்: $\phi(r^n) = \phi(r \times r \times r \times \dots \times r)$ (n மறை)
 $= \phi(r) \times \phi(r) \times \phi(r) \times \dots \times \phi(r)$ (n மறை)

$$\phi(r^n) = [\phi(r)]^n$$

பயிற்சி-2

$$\phi(A) = \{ \phi(a) : a \in A \}$$
 என்பது உண்மையில் ϕ -ன்

உன் உண்மையாகும்.

நினைவுகூர்:

ஒரு கார்ட்டிங் $\phi: R \rightarrow S$ என்பது ஒரு மொன்மொராஃக்

கொடுத்தவாகும். A என்பது உண்மையில் R -ன் உன் உண்மையாகும்.

நாம் நினைவுகூர்வது, $\phi(A)$ என்பது உண்மையில் S -ன் உன் உண்மையாகும்.

$$\text{அதாவது } \phi(A) = \{ \phi(a) : a \in A \}$$

$\phi(A)$ என்பது ஒரு உன் உண்மையாகும் என நாம் நினைவுகூர்வோம்.

அதற்கு நாம்,

1. $\phi(A)$ என்பது ஒரு உண்மையாகும்.
2. $a'b' \in \phi(A)$ எனில் $\Rightarrow a'-b' \in \phi(A)$ எனும்.
3. $a'b' \in \phi(A)$ எனில் $\Rightarrow a'b' \in \phi(A)$ எனும்.

நாம் நினைவுகூர்வது 0 அல்லது A என்பது 0 அல்லது A எனும்.

கொடுத்தவாகும்.

$$\Rightarrow \phi(0) = 0'$$

* $\phi^{-1}(B) = \{r \in R \mid \phi(r) \in B\}$ என்பது உண்மை R -ல் சிப் உண்மையாகும்.

* உண்மை R என்பது பரிபூரண வகைக்கு உட்பட்டால் $\phi(R)$ என்பதும் பரிபூரண வகைக்கு உட்பட்டதாகும்.

* உண்மை R என்பது ஒரு குறியிடப்பட்ட $S \neq \{0\}$ மூலம் ϕ என்பது ஒரு குறியிடப்பட்ட $\phi(S)$ என்பதும் ஒரு குறியிடப்பட்ட $(S-ல்)$

* ϕ என்பது இயல்பற்றாகக் கொடுத்தல் எனில் ϕ இன் ஒரு மூலம் $\ker \phi = \{r \in R \mid \phi(r) = 0\} = 0$.

* ϕ என்பது R க்கு S க்கு ஒரு குறியிடப்பட்ட இயல்பற்றாகக் கொடுத்தல் எனில் ϕ^{-1} என்பது S க்கு R -க்கு ஒரு குறியிடப்பட்ட இயல்பற்றாகக் கொடுத்தலாகும்.

கிரீன் உண்மைகளைப் பற்றி பின்னர் விவரிக்கவும். உண்மைகளைக் கொடுத்தல் விவரிக்கலாம் (பண்புகள்) சிப்புகளின் மூலம் உண்மைகளைக் கொடுத்தல்.

தெளிவு:

ϕ என்பது உண்மை S ன் ஒரு இயல்பற்றாகக் கொடுத்தல்

கொடுத்தல்,

$\ker \phi = \{r \in R \mid \phi(r) = 0\}$ என்பது உண்மை R -ல் சிப்புகளாகும்.

தெளிவு: உண்மைகளைக் கொடுத்தல் S ன் இயல்பற்றாகக் கொடுத்தல் தெளிவு.

ϕ என்பது உண்மை R -க்கு உண்மை S க்கு ஒரு குறியிடப்பட்ட

இயல்பற்றாகக் கொடுத்தல் எனில் $R/\ker \phi$ க்கு $\phi(R)$ க்கு ஒரு

குறியிடப்பட்ட இயல்பற்றாகக் கொடுத்தலாகும்.

எனவே $r + \ker \phi \rightarrow \phi(r)$ என்பது ஒரு இயல்பாக்கி.

குறிப்பாக,

$$R / \ker \phi \cong \phi(R).$$

தேர்வு:

எனவே R என்பது e உட்கொண்ட ஒரு இயல்பாக்கி. ϕ என்பது Z க்கு ஒரு இயல்பாக்கி. $n \rightarrow ne$ என்பது Z க்கு ஒரு இயல்பாக்கி.

நினைவு:

ஒரு இயல்பாக்கி $\phi: Z \rightarrow R$ and $n \rightarrow ne$.

$$\therefore \phi(n) = ne.$$

m மற்றும் n என்பது Z -இல் உள்ள இயல்பாக்கிகள்.

இயல்பாக்கி ϕ க்கு $\phi(m+n) = \phi(m) + \phi(n)$.

இதன் மூலம் $\phi(m+n) = \phi(m) + \phi(n)$.

நினைவு - m மற்றும் n என்பவை Z க்கு உள்ள இயல்பாக்கிகள்.

$$\text{மேலும் } m \geq 0 \text{ மற்றும் } n \geq 0$$

$$\text{மேலும், } \phi(m+n) = (m+n)e$$

$$= e + e + \dots + e \quad (m+n) \text{ முறை}$$

$$= \underbrace{(e + e + \dots + e)}_{m \text{ முறை}} + \underbrace{(e + e + \dots + e)}_{n \text{ முறை}}$$

$$= me + ne$$

$$\therefore \phi(m+n) = \phi(m) + \phi(n)$$

ϕ என்னும் பெயர்க்கடைப்பொழுத்து ஒரு செயலாற்றைக் கொடுத்து
 அதி விசுவகோணம். இதனை நாம் ஒரு கிராமுடன் தொடர்பு.

$$(i) (ma)(nb) = (mn)(ab)$$

இங்கு m விரும்பி n உதவியை ஒரு செயலாக உருவ.

$$\begin{aligned} \text{எனவே, } \phi(mn) &= (mn)e \\ &= (me)(ne) \\ &= \phi(m)\phi(n) \end{aligned}$$

$\therefore \phi$ என்னும் பெயர்க்கடைப்பொழுத்து ஒரு செயலாற்றைக் கொடுத்து,
 அதி விசுவகோணம்.

ப.உக்கோம்

உதாரணம் (கோம்)

ஒரு வெற்றற்ற கோம் F உதவி + மீறும், அதி
 இரண்டு ப.செயல்கள் செயல்களுடன் மீறும் விபந்தகரணத்தினை
 - மீறும் இரண்டு ஒரு கோம் அளிப்பாள்.

1. $(F, +)$ ஒரு உதவியை கோம்.
2. $(F - \{0\}, \cdot)$ ஒரு உதவியை கோம்.
3. $a \cdot (b+c) = a \cdot b + a \cdot c \quad \forall a, b, c \in F$ (இது பங்கிட்டு உதவி)

தீர்மானம்:

D என்பது ஓர் எண் அரங்கம் என்க. F என்பது

ஓர் காளாகும் (அதாவது எண் அரங்கம் D-ன் ஓர் களம் ஆகும்)

கிடைத்த F மொடல்கள் ஒரு மொடலையம், எண் அரங்கம் D தீர்மானம்

ஒரு இயல்பாகக் கொள்ளப்படும்.

நிபந்தனை:

இங்கு ϕ என்பது மொடலையமாக கொள்ளப்படும். இங்கு

மொடலையத்தின் மொடலையம் $\frac{a}{b}$ ஆகும். இங்கு $a, b \in D$ மற்றும் $b \neq 0$.

ϕ -கொண்ட ஓர் மொடலையம் \equiv மொடலையத்தின் மொடலையம்.

$$\text{இ) } \frac{a}{b} \equiv \frac{c}{d}$$

$$\text{எனவே } ad = bc$$

F என்பது ϕ மொடலையம் கொள்ளப்படும் கொள்ளப்படும்

$\frac{x}{y}$ ஓ $[\frac{x}{y}]$ எனக் கொள்ளப்படும்.

F ஓ நாம் கவனத்தில் எடுக்கவேண்டிய மொடலையம் மொடலையம்.

$$\text{இ) } \left[\frac{a}{b} \right] + \left[\frac{c}{d} \right] = \left[\frac{ad+bc}{bd} \right]$$

$$\text{and } \left[\frac{a}{b} \right] \cdot \left[\frac{c}{d} \right] = \left[\frac{ac}{bd} \right]$$

இங்கு D என்பது ஓர் எண் அரங்கம் எனப்படும் என

எடுக்கவேண்டிய நிபந்தனை மொடலையம் மொடலையம்.

(e) $bd \neq 0$ $a \neq 0$ $b \neq 0$
and $d \neq 0$.

ഇത് \neq രണ്ടു കൂടെ തുല്യമാക്കി തന്നെ തിരിച്ചറിയുന്ന a ന്റെ
പ്രതിരോധം, ഇതാണ്.

$$\left[\frac{a}{b} \right] = \left[\frac{a'}{b'} \right]$$

ഇതിനെ
അതേ $\left[\frac{c}{d} \right] = \left[\frac{c'}{d'} \right]$

അതേ $ab' = a'b$ $cd' = c'd$.

ഇത് തിരിച്ചറിയുന്നു.

$$\begin{aligned} (ad+bc) b'd' &= adb'd' + bcb'd' \\ &= (ab') dd' + (cd' bb') \\ &= (a'b) dd' + (c'd) bb' \\ &= (a'd' bd + b'c' bd) \\ &= (a'b' + b'c') bd. \end{aligned}$$

തിരിച്ചറിയുന്ന ad

$$\left[\frac{(ad+bc)}{bd} \right] = \left[\frac{(a'd' + b'c')}{b'd'} \right]$$

അതേ തിരിച്ചറിയുന്ന തിരിച്ചറിയുന്നു.

ഇതിനെ,

1 a ന്റെ a ന്റെ തിരിച്ചറിയുന്ന a ന്റെ a ന്റെ.

F க்கு

மேலே $[0/1]$ மீட்டர் கீழே $[0/1]$ மீட்டர்

$\Rightarrow [a/b]$ -ஐ கீழே $[a/b]$ க்கு

$\Rightarrow [a/b]$ -ஐ மேலே $[b/a]$ க்கு

கிடைசு

$\phi: D \rightarrow F$ மீட்டர் $[a/b]$ மீட்டர், $[a/b]$ மீட்டர்

$a \rightarrow [a/1]$ மீட்டர் $[a/1]$ மீட்டர் D மீட்டர் $\phi(D)$ க்கு

மீட்டர் $[a/b]$ மீட்டர் $[a/b]$ மீட்டர் $[a/b]$ மீட்டர்

~