

Презентация към лекция 4 от 12 ноември 2020

В лилав цвят е поставен текста, който допълнен или поправен спрямо предходната версия.

Допълнение : групови алгебри

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Определение. Нека G е група

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Определение. Нека G е група

$\mathbb{C}[G] := \text{Span}_{\mathbb{C}} \{e_g \mid g \in G\}$ - векторно пространство с базис индексран от G

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Определение. Нека G е група

$\mathbb{C}[G] := \text{Span}_{\mathbb{C}} \{e_g \mid g \in G\}$ - векторно пространство с базис индексран от G

Понеже произведението трябва да е билинейно (= дистрибутивно), а $*$ -операцията е асоциативна, то е достатъчно те да се определят върху базиса $\{e_g\}_{g \in G}$ за да се продължат върху $\mathbb{C}[G]$ еднозначно по линейност:

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Определение. Нека G е група

$\mathbb{C}[G] := \text{Span}_{\mathbb{C}} \{e_g \mid g \in G\}$ - векторно пространство с базис индексран от G

Понеже произведението трябва да е билинейно (= дистрибутивно), а $*$ -операцията е асоциативна, то е достатъчно те да се определят върху базиса $\{e_g\}_{g \in G}$ за да се продължат върху $\mathbb{C}[G]$ еднозначно по линейност:

$$e_{g_1} \cdot e_{g_2} := e_{g_1 g_2} \quad , \quad e_g^* := e_{g^{-1}}$$

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Определение. Нека G е група

$\mathbb{C}[G] := \text{Span}_{\mathbb{C}} \{e_g \mid g \in G\}$ - векторно пространство с базис индексран от G

Понеже произведението трябва да е билинейно (= дистрибутивно), а $*$ -операцията е антилинейна, то е достатъчно те да се определят върху базиса $\{e_g\}_{g \in G}$ за да се продължат върху $\mathbb{C}[G]$ еднозначно по линейност:

$$e_{g_1} \cdot e_{g_2} := e_{g_1 g_2} \quad , \quad e_g^* := e_{g^{-1}}$$

$$\text{Асоциативно : } e_{g_1} \cdot (e_{g_2} \cdot e_{g_3}) = e_{g_1(g_2 g_3)} = e_{(g_1 g_2)g_3} = (e_{g_1} \cdot e_{g_2}) \cdot e_{g_3}$$

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Определение. Нека G е група

$\mathbb{C}[G] := \text{Span}_{\mathbb{C}} \{ e_g \mid g \in G \}$ - векторно пространство с базис индексран от G

Понякога произведението трябва да е билинейно (= дистрибутивно), а $*$ -операцията е антилинейна, то е достатъчно те да се определят върху базиса $\{ e_g \}_{g \in G}$ за да се продължат върху $\mathbb{C}[G]$ еднозначно по линейност:

$$e_{g_1} \cdot e_{g_2} := e_{g_1 g_2} \quad , \quad e_g^* := e_{g^{-1}}$$

Например : ако $\alpha_1, \alpha_2, \beta_1, \beta_2 \in \mathbb{C}$ и $g_1, g_2, h_1, h_2 \in G$, то

$$(\alpha_1 e_{g_1} + \alpha_2 e_{g_2}) \cdot (\beta_1 e_{h_1} + \beta_2 e_{h_2}) = \alpha_1 \beta_1 e_{g_1 h_1} + \alpha_1 \beta_2 e_{g_1 h_2} + \alpha_2 \beta_1 e_{g_2 h_1} + \alpha_2 \beta_2 e_{g_2 h_2}$$

$$(\alpha_1 e_{g_1} + \alpha_2 e_{g_2})^* = \bar{\alpha}_1 e_{g_1^{-1}} + \bar{\alpha}_2 e_{g_2^{-1}}$$

Допълнение : групови алгебри

Груповите алгебри са примери на абстрактно (не операторно или функционално) зададени асоциативни $(*)$ -алгебри, които обаче са с широко приложение в мат. физ.

Определение. Нека G е група

$\mathbb{C}[G] := \text{Span}_{\mathbb{C}} \{ e_g \mid g \in G \}$ - векторно пространство с базис индексран от G

Понеже произведението трябва да е билинейно (= дистрибутивно), а $*$ -операцията е асоциативна, то е достатъчно те да се определят върху базиса $\{ e_g \mid g \in G \}$ за да се продължат върху $\mathbb{C}[G]$ еднозначно по линейност:

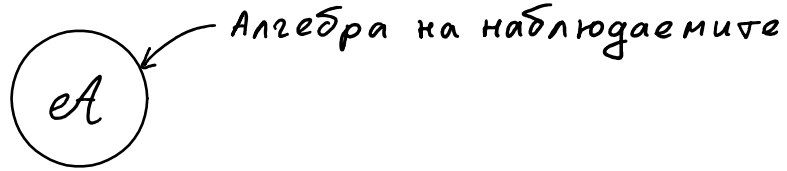
$$e_{g_1} \cdot e_{g_2} := e_{g_1 g_2} \quad , \quad e_g^* := e_{g^{-1}}$$

Асоциативност : $e_{g_1} \cdot (e_{g_2} \cdot e_{g_3}) = e_{g_1(g_2 g_3)} = e_{(g_1 g_2)g_3} = (e_{g_1} \cdot e_{g_2}) \cdot e_{g_3}$

$*$ е анти-морфизъм : $(e_{g_1} \cdot e_{g_2})^* = (e_{g_1 g_2})^* = e_{(g_1 g_2)^{-1}} = \dots = e_{g_2}^* e_{g_1}^*$.

Аксиоми на квантовата статистика

Аксиоми на квантовата статистика



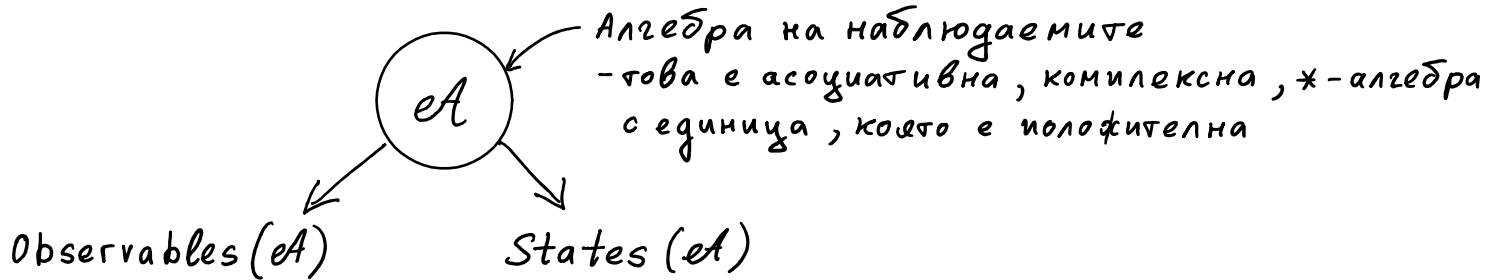
Аксиоми на квантовата статистика

\mathcal{A}

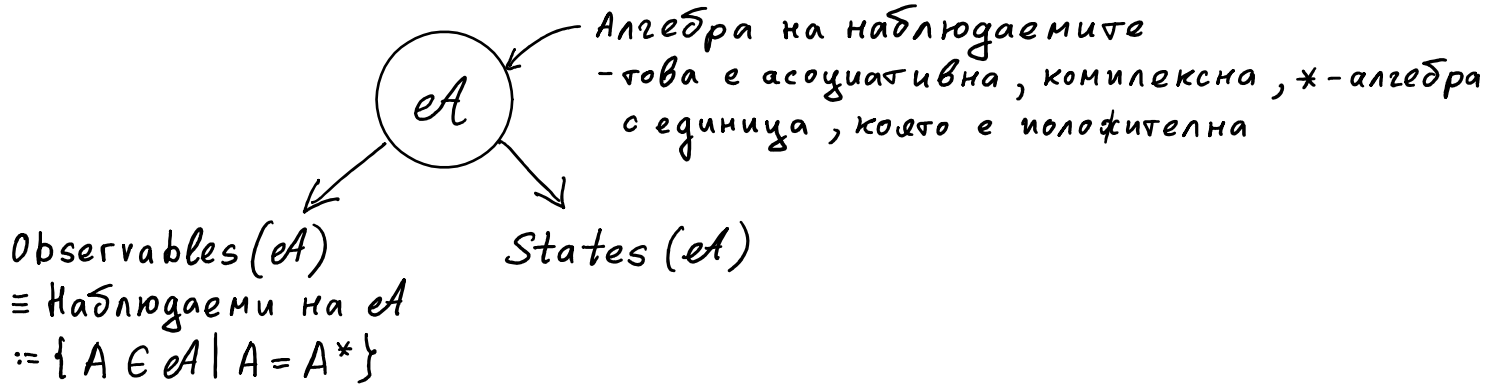
Алгебра на наблюдаемите

- това е асоциативна, комплексна, \ast -алгебра
с единица, която е положителна

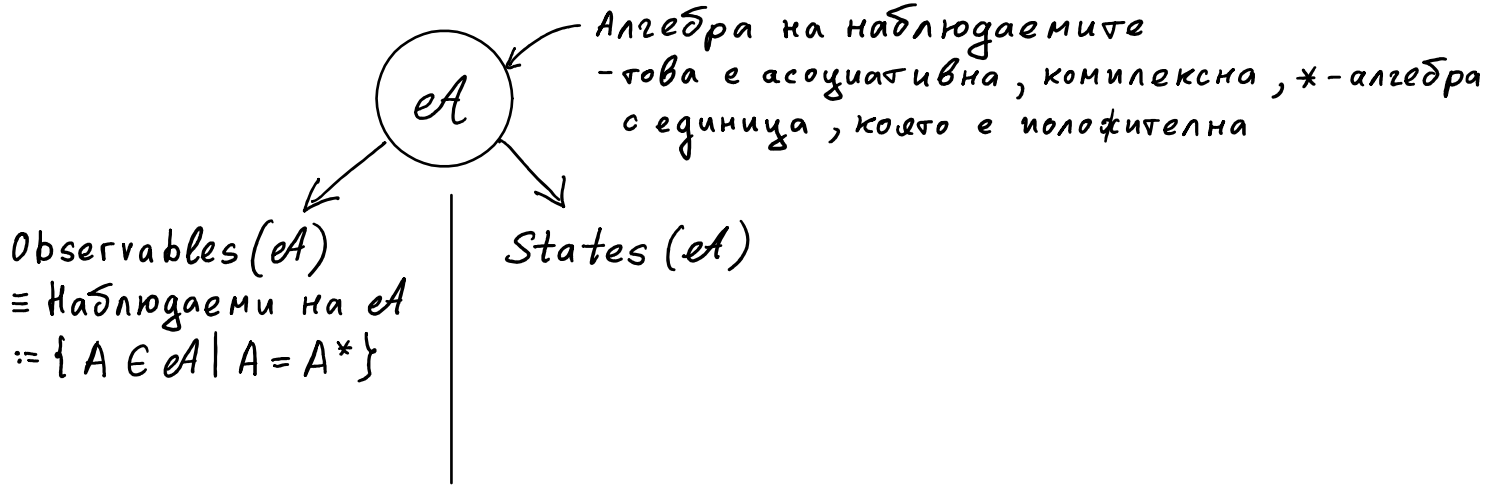
Аксиоми на квантовата статистика



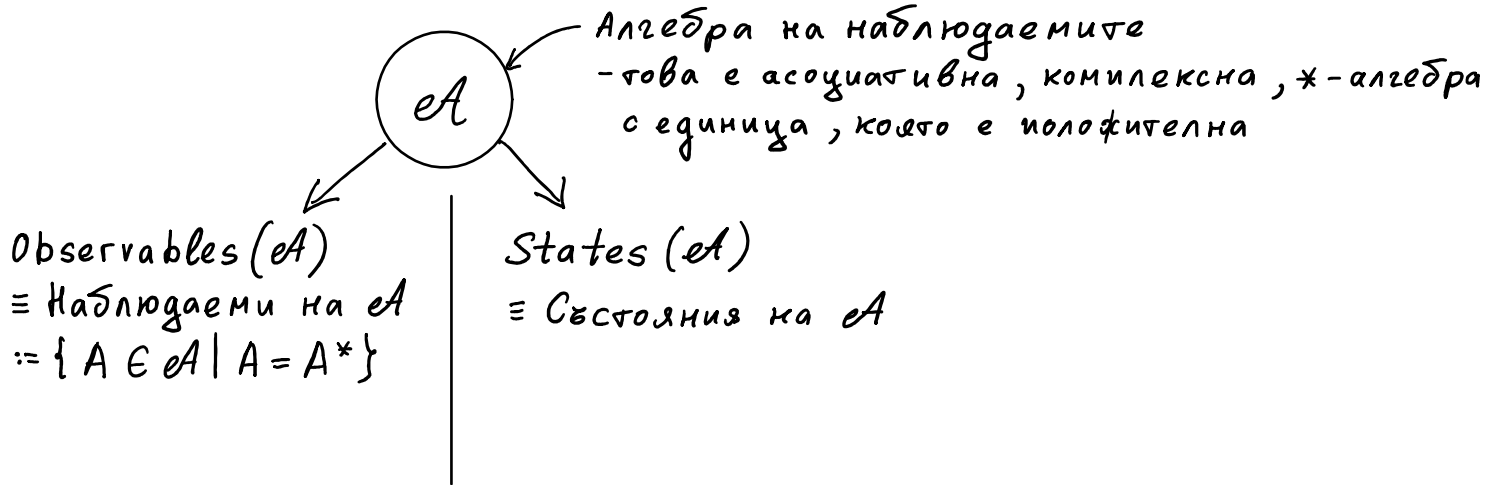
Аксиоми на квантовата статистика



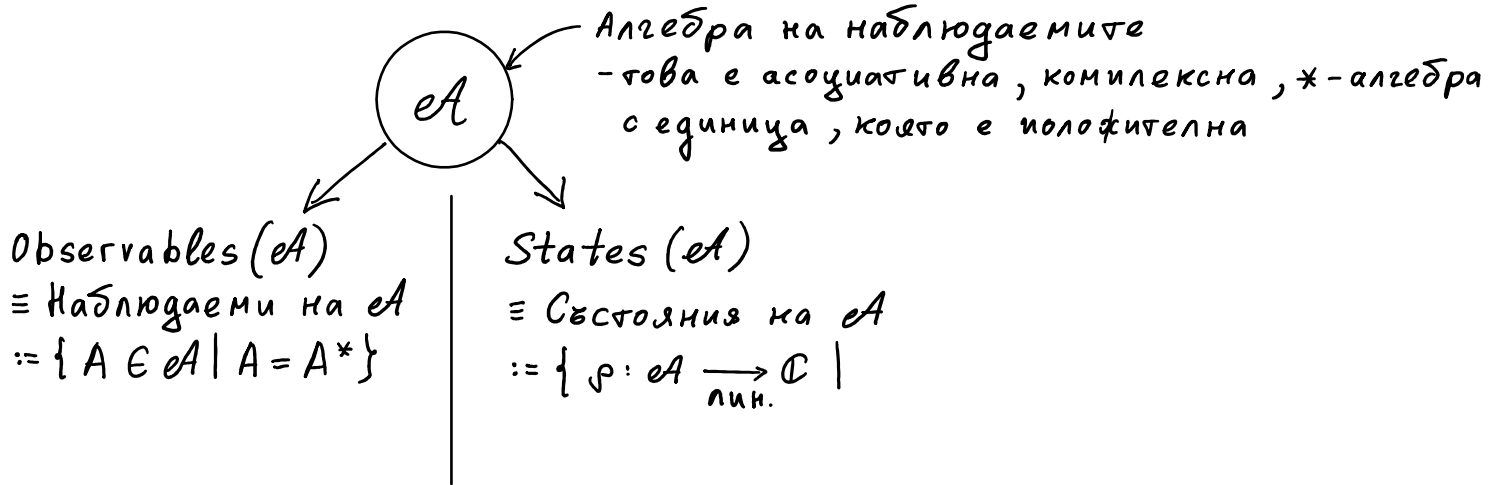
Аксиоми на квантовата статистика



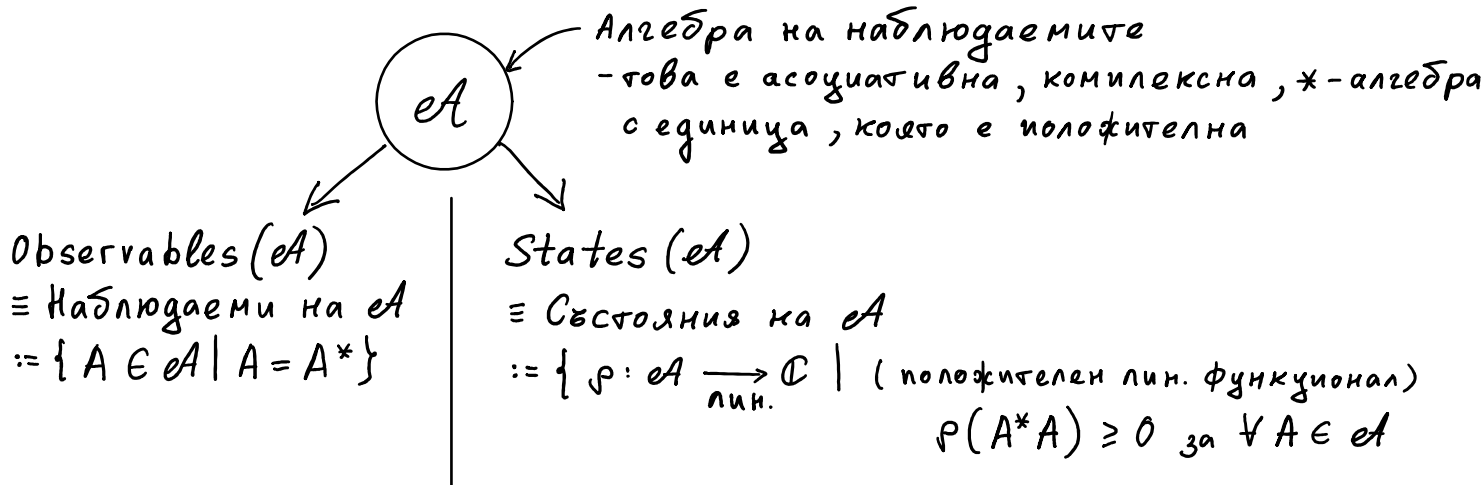
Аксиоми на квантовата статистика



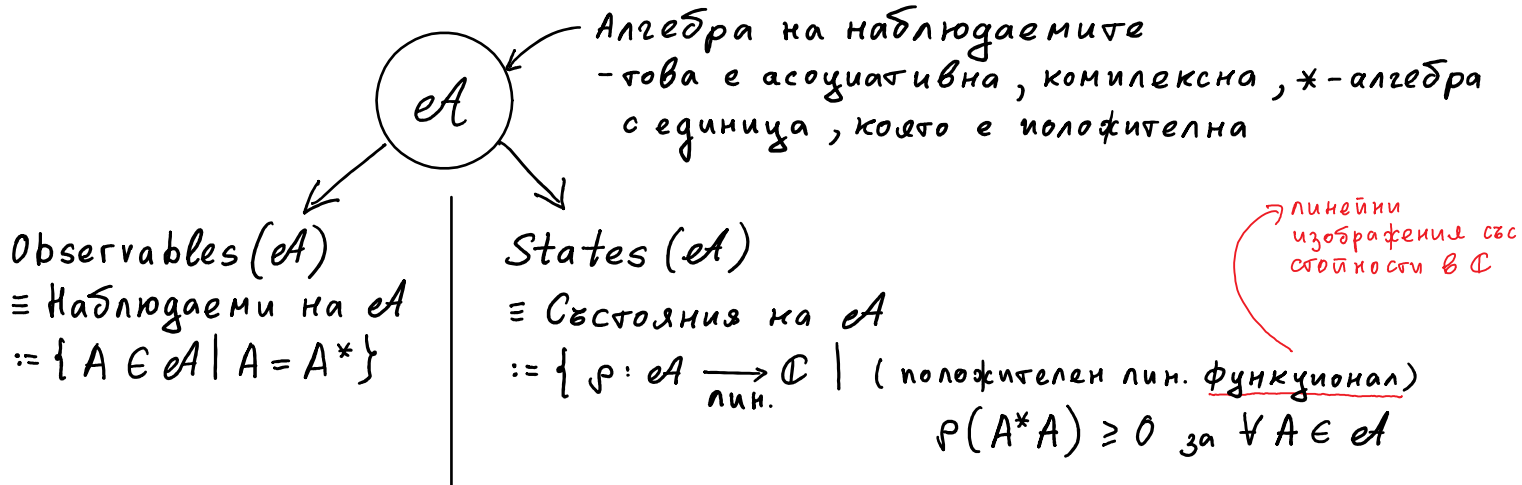
Аксиоми на квантовата статистика



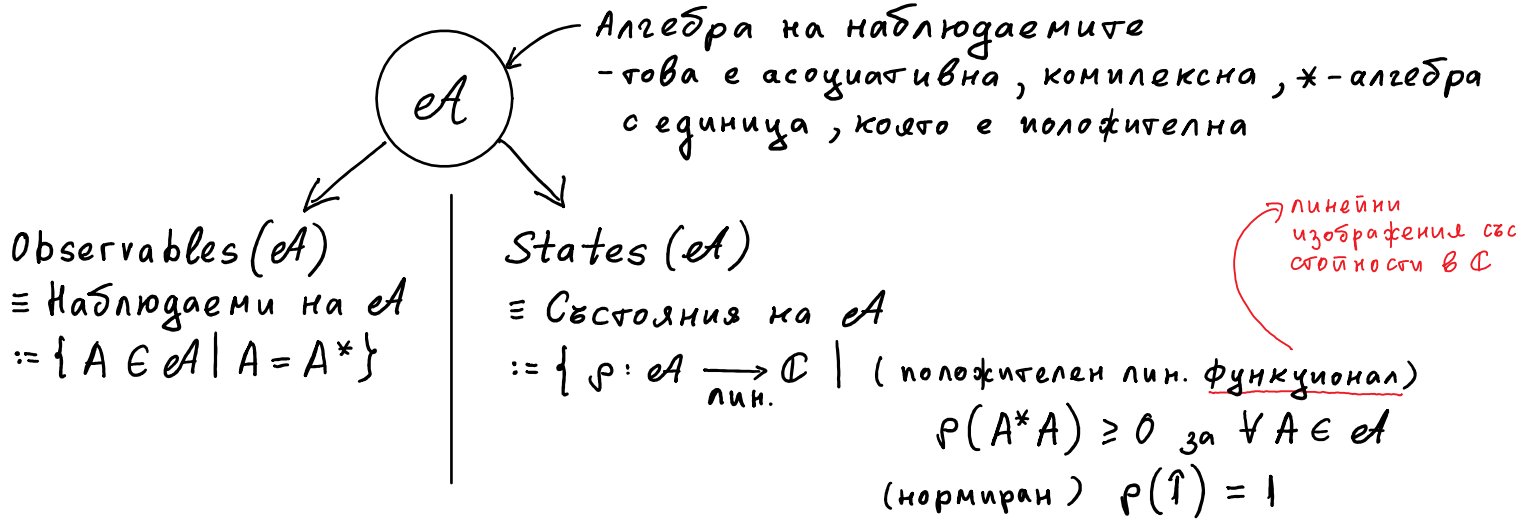
Аксиоми на квантовата статистика



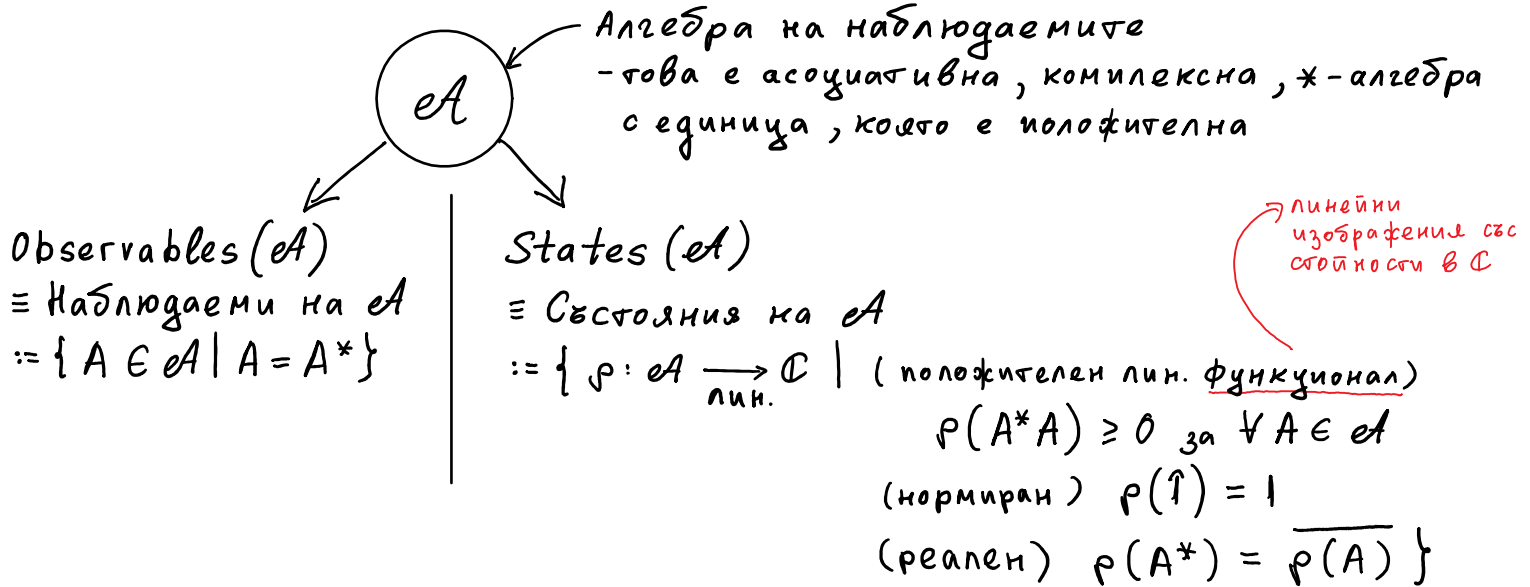
Аксиоми на квантовата статистика



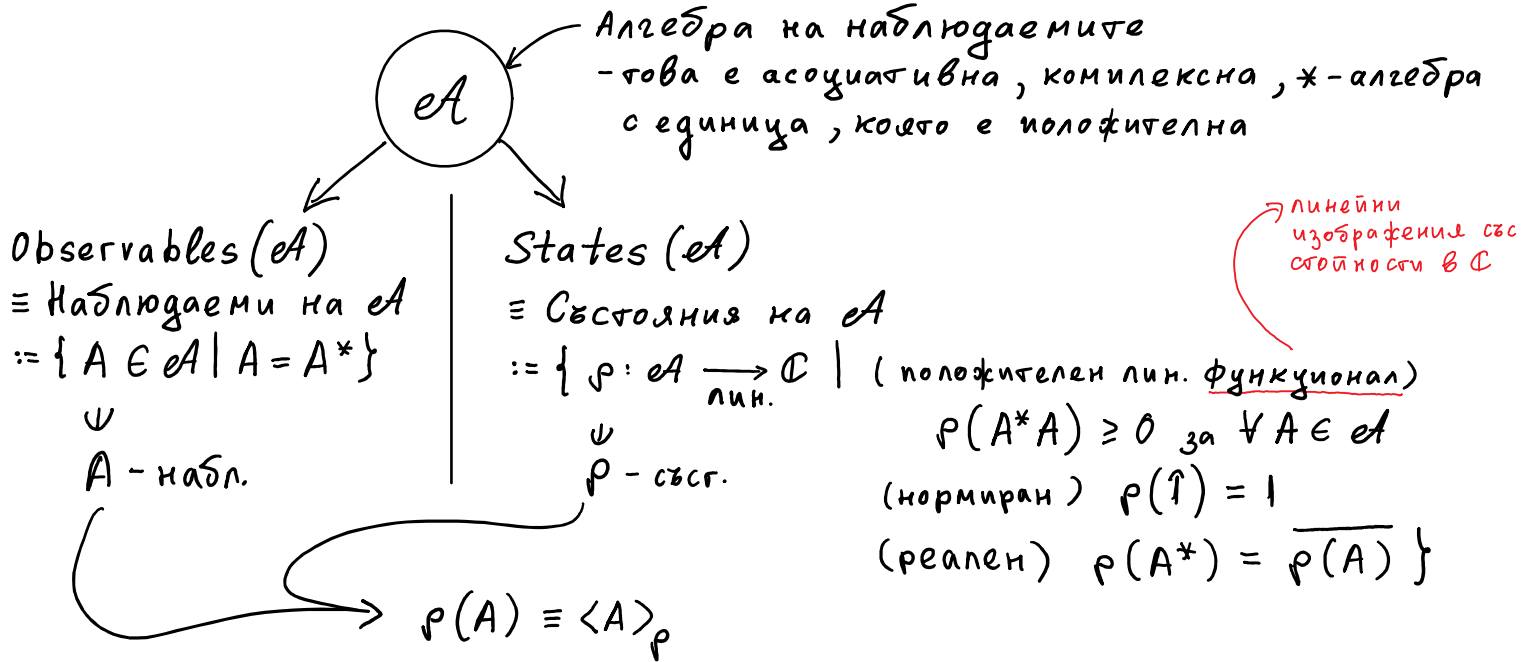
Аксиоми на квантовата статистика



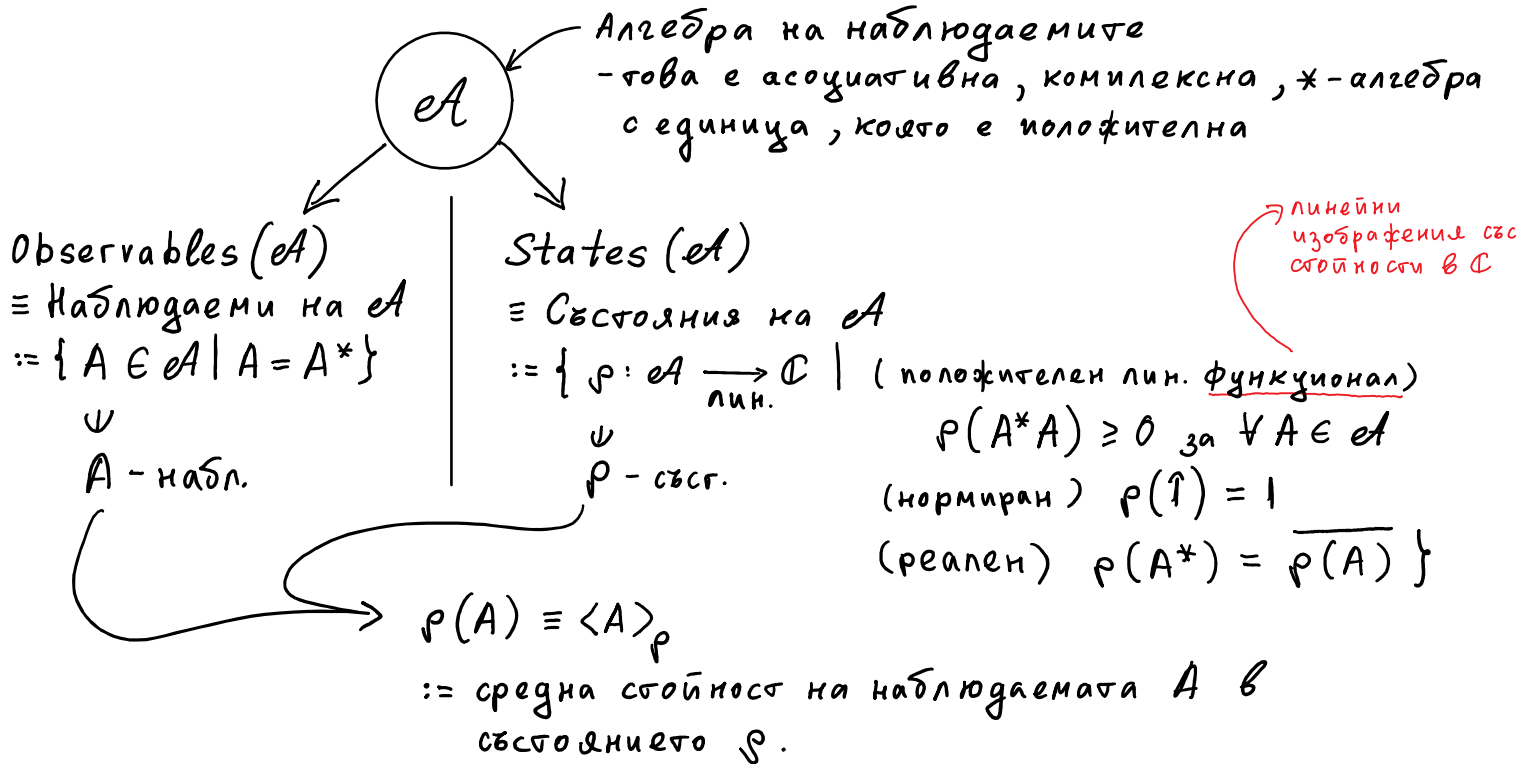
Аксиоми на квантовата статистика



Аксиоми на квантовата статистика



Аксиоми на квантовата статистика



Хилбертови пространства - преговор

Хилбертови пространства - преговор

1. Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Хилбертови пространства - преговор

1. Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}
Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C}

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със т.нар. ермитово ^{Hermitian} скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$

Hermitian

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово

скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$

↳ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

Hermitian

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

→ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

Hermitian

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$ Hermitian

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

→ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

То изпълнява свойствата: (ермитова симетрия): $\langle \Phi | \Psi \rangle = \overline{\langle \Psi | \Phi \rangle}$

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

↳ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

↳ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

То изпълнява свойствата: (ермитова симетрия): $\langle \Phi | \Psi \rangle = \overline{\langle \Psi | \Phi \rangle}$

(строга положителна дефинитност): $\|\Phi\|^2 := \langle \Phi | \Phi \rangle \geq 0 \quad \forall \Phi \in \mathcal{H}$
 $= 0 \iff \Phi = 0$

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$ Hermitian

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

→ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

То изпълнява свойствата: (ермитова симетрия): $\langle \Phi | \Psi \rangle = \overline{\langle \Psi | \Phi \rangle}$

(строга положителна дефинитност): $\|\Phi\|^2 := \langle \Phi | \Phi \rangle \geq 0 \quad \forall \Phi \in \mathcal{H}$

$$= 0 \iff \Phi = 0$$

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

↳ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

↳ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

То изпълнява свойствата: (ермитова симетрия): $\langle \Phi | \Psi \rangle = \overline{\langle \Psi | \Phi \rangle}$

(строга положителна дефинитност): $\|\Phi\|^2 := \langle \Phi | \Phi \rangle \geq 0 \quad \forall \Phi \in \mathcal{H}$

$$= 0 \iff \Phi = 0$$

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$ Hermitian

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

→ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

То изпълнява свойствата: (ермитова симетрия): $\langle \Phi | \Psi \rangle = \overline{\langle \Psi | \Phi \rangle}$

(строга положителна дефинитност): $\|\Phi\|^2 := \langle \Phi | \Phi \rangle \geq 0 \quad \forall \Phi \in \mathcal{H}$
 $= 0 \iff \Phi = 0$

Пред-хилбертовото пространство \mathcal{H} се нарича Хилбертово, ако спрямо нормата $\|\Phi\| = \sqrt{\langle \Phi | \Phi \rangle}$ ($\Phi \in \mathcal{H}$) е пълно.

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$ Hermitian

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

→ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

То изпълнява свойствата: (ермитова симетрия): $\langle \Phi | \Psi \rangle = \overline{\langle \Psi | \Phi \rangle}$

(строга положителна дефинитност): $\|\Phi\|^2 := \langle \Phi | \Phi \rangle \geq 0 \quad \forall \Phi \in \mathcal{H}$
 $= 0 \iff \Phi = 0$

Пред-хилбертовото пространство \mathcal{H} се нарича Хилбертово, ако спрямо нормата $\|\Phi\| = \sqrt{\langle \Phi | \Phi \rangle}$ ($\Phi \in \mathcal{H}$) е пълно. Ако \mathcal{H} е крайно-мерно, то пълнотата е винаги изпълнена.

Хилбертови пространства - преговор

1 Определение: Пред-хилбертово пространство над \mathbb{C}

Това е линейно пространство \mathcal{H} над \mathbb{C} снабдено със г.нар. ермитово скалярно произведение $\langle \cdot, \cdot \rangle: \mathcal{H} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathbb{C}: (\Phi, \Psi) \rightarrow \langle \Phi | \Psi \rangle$ Hermitian

(за $a_1, a_2 \in \mathbb{C}$ и

$\Phi, \Phi_1, \Phi_2, \Psi, \Psi_1, \Psi_2 \in \mathcal{H}$)

→ линейно: $\langle \Phi | a_1 \Psi_1 + a_2 \Psi_2 \rangle = a_1 \langle \Phi | \Psi_1 \rangle + a_2 \langle \Phi | \Psi_2 \rangle$

→ антилинейно: $\langle a_1 \Phi_1 + a_2 \Phi_2 | \Psi \rangle = \bar{a}_1 \langle \Phi_1 | \Psi \rangle + \bar{a}_2 \langle \Phi_2 | \Psi \rangle$

То изпълнява свойствата: (ермитова симетрия): $\langle \Phi | \Psi \rangle = \overline{\langle \Psi | \Phi \rangle}$

(строга положителна дефинитност): $\|\Phi\|^2 := \langle \Phi | \Phi \rangle \geq 0 \quad \forall \Phi \in \mathcal{H}$
 $= 0 \iff \Phi = 0$

Пред-хилбертовото пространство \mathcal{H} се нарича Хилбертово, ако спрямо нормата $\|\Phi\| = \sqrt{\langle \Phi | \Phi \rangle}$ ($\Phi \in \mathcal{H}$) е пълно. Ако \mathcal{H} е крайно-мерно, то пълнотата е винаги изпълнена.

Пример: $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n \ni \Phi = \begin{pmatrix} \phi_1 \\ \vdots \\ \phi_n \end{pmatrix}, \Psi = \begin{pmatrix} \psi_1 \\ \vdots \\ \psi_n \end{pmatrix}: \langle \Phi | \Psi \rangle := \bar{\phi}_1 \psi_1 + \dots + \bar{\phi}_n \psi_n$

- Алгебра $Op^(\mathbb{H})$

-Алгебра $\mathcal{O}_p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

-Алгебра $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid$$

-Алгебра $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \}$$

-Алгебра $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

-Алгебра $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $\mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

-Алгебра на $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $\mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство.

-Алгебра $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$Op^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен?

-Алгебра $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$Op^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен?

-защото, ако $\langle B \Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B_1 \Phi | \Psi \rangle \quad (\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H})$

-Алгебра $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$Op^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен?

-защото, ако $\langle B \Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B_1 \Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то
 $\langle (B - B_1) \Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$).

-Алгебра на $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$Op^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A\Psi \rangle = \langle B\Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен?

-защото, ако $\langle B\Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A\Psi \rangle = \langle B_1\Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то

$\langle (B - B_1)\Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$). \Rightarrow ако $\Psi := (B - B_1)\Phi$, то

$\|(B - B_1)\Phi\|^2 = 0$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$).

-Алгебра на $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$Op^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен?

-защото, ако $\langle B \Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B_1 \Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то

$\langle (B - B_1) \Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$). \Rightarrow ако $\Psi := (B - B_1) \Phi$, то

$\| (B - B_1) \Phi \|^2 = 0$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$). $\Rightarrow B \Phi = B_1 \Phi$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$).

-Алгебра на $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$

$$\langle \Phi | A\Psi \rangle = \langle B\Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $\mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен? И така, $A^* := B$ е коректно

-защото, ако $\langle B\Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A\Psi \rangle = \langle B_1\Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то
 $\langle (B - B_1)\Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$). \Rightarrow ако $\Psi := (B - B_1)\Phi$, то
 $\|(B - B_1)\Phi\|^2 = 0$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$). $\Rightarrow B\Phi = B_1\Phi$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$).

-Алгебра на $\text{Op}^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$$\text{Op}^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $\text{Op}^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен? И така, $A^* := B$ е коректно

-защото, ако $\langle B \Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B_1 \Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то
 $\langle (B - B_1) \Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$). \Rightarrow ако $\Psi := (B - B_1) \Phi$, то
 $\| (B - B_1) \Phi \|^2 = 0$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$). $\Rightarrow B \Phi = B_1 \Phi$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$).

б) Защо $\text{Op}^*(\mathcal{H})$ е подалгебра на $\text{End}(\mathcal{H}) := \{ A \mid A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \}$

-Алгебра на $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен? И така, $A^* := B$ е коректно

-защото, ако $\langle B \Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B_1 \Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то
 $\langle (B - B_1) \Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$). \Rightarrow ако $\Psi := (B - B_1) \Phi$, то
 $\| (B - B_1) \Phi \|^2 = 0$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$). $\Rightarrow B \Phi = B_1 \Phi$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$).

б) Защо $Op^*(\mathcal{H})$ е подалгебра на $End(\mathcal{H}) := \{ A \mid A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \}$

-защото $\exists (A_1 A_2)^*$ и $(A_1 A_2)^* = A_2^* A_1^*$:

-Алгебра на $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$$Op^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен? И така, $A^* := B$ е коректно

-защото, ако $\langle B \Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B_1 \Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то
 $\langle (B - B_1) \Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$). \Rightarrow ако $\Psi := (B - B_1) \Phi$, то
 $\| (B - B_1) \Phi \|^2 = 0$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$). $\Rightarrow B \Phi = B_1 \Phi$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$).

б) Защо $Op^*(\mathcal{H})$ е подалгебра на $End(\mathcal{H}) := \{ A \mid A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \}$

-защото $\exists (A_1 A_2)^*$ и $(A_1 A_2)^* = A_2^* A_1^*$:

$$\langle \Phi | A_1 A_2 \Psi \rangle = \langle A_1^* \Phi | A_2 \Psi \rangle = \langle A_2^* A_1^* \Phi | \Psi \rangle. \quad \square$$

-Алгебра на $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определяме

$$Op^*(\mathcal{H}) := \{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че}$$

$$\langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \}$$

Твърдим, че $Op^*(\mathcal{H})$ е *-алгебра с *-операция $A^* := B$ от

Доказателство. а) Защо B е единствен? И така, $A^* := B$ е коректно

-защото, ако $\langle B \Phi | \Psi \rangle = \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B_1 \Phi | \Psi \rangle$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$), то
 $\langle (B - B_1) \Phi | \Psi \rangle = 0$ ($\forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H}$). \Rightarrow ако $\Psi := (B - B_1) \Phi$, то
 $\| (B - B_1) \Phi \|^2 = 0$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$). $\Rightarrow B \Phi = B_1 \Phi$ ($\forall \Phi \in \mathcal{H}$).

б) Защо $Op^*(\mathcal{H})$ е подалгебра на $End(\mathcal{H}) := \{ A \mid A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \}$

-защото $\exists (A_1 A_2)^*$ и $(A_1 A_2)^* = A_2^* A_1^*$:

$$\langle \Phi | A_1 A_2 \Psi \rangle = \langle A_1^* \Phi | A_2 \Psi \rangle = \langle A_2^* A_1^* \Phi | \Psi \rangle. \quad \square$$

Забележка: $End(\mathcal{H})$ не е в общия случай *-алгебра

-Алгебра на $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари:

-Алгебрата $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, тоест е Хилбертово

-Алгебрата $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

-Алгебрата $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$Op^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

- това следва от теоремата на Hellinger–Toeplitz

https://en.wikipedia.org/wiki/Hellinger%E2%80%93Toeplitz_theorem

-Алгебрата $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$Op^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

-това следва от теоремата на Hellinger–Toeplitz

https://en.wikipedia.org/wiki/Hellinger%E2%80%93Toeplitz_theorem

2) Ако $\mathcal{H} \cong \mathbb{C}^n$, то $Op^*(\mathcal{H}) \cong \text{End}(\mathcal{H}) \cong \mathcal{B}(\mathcal{H}) \cong \text{Mat}_n(\mathbb{C})$

-Алгебрата $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$Op^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

2) Ако $\mathcal{H} \cong \mathbb{C}^n$, то $Op^*(\mathcal{H}) \cong \text{End}(\mathcal{H}) \cong \mathcal{B}(\mathcal{H}) \cong \text{Mat}_n(\mathbb{C})$

3) В произволна *-алгебра имаме понятия

-Алгебрата $\mathcal{O}p^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

2) Ако $\mathcal{H} \cong \mathbb{C}^n$, то $\mathcal{O}p^*(\mathcal{H}) \cong \text{End}(\mathcal{H}) \cong \mathcal{B}(\mathcal{H}) \cong \text{Mat}_n(\mathbb{C})$

3) В произволна *-алгебра имаме понятия

а) самопроектен идемпотент

$$P^* = P = P^2$$

-Алгебрата $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$Op^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

2) Ако $\mathcal{H} \cong \mathbb{C}^n$, то $Op^*(\mathcal{H}) \cong \text{End}(\mathcal{H}) \cong \mathcal{B}(\mathcal{H}) \cong \text{Mat}_n(\mathbb{C})$

3) В произволна *-алгебра имаме понятия

а) самопроектиращ идиempotent

$$P^* = P = P^2$$

В $Op^*(\mathcal{H})$ това отговаря на

ортогонален проектор:

$$\mathcal{H} = P\mathcal{H} \oplus (\hat{1} - P)\mathcal{H}$$

-Алгебрата $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$Op^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

2) Ако $\mathcal{H} \cong \mathbb{C}^n$, то $Op^*(\mathcal{H}) \cong \text{End}(\mathcal{H}) \cong \mathcal{B}(\mathcal{H}) \cong \text{Mat}_n(\mathbb{C})$

3) В произволна *-алгебра имаме понятия

а) самоспрегнат **идемпотент**

$$P^* = P = P^2$$

в $Op^*(\mathcal{H})$ това отговаря на

ортогонален **проектор**:

$$\mathcal{H} = P\mathcal{H} \oplus (\hat{1} - P)\mathcal{H}$$

-Алгебрата $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$Op^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

2) Ако $\mathcal{H} \cong \mathbb{C}^n$, то $Op^*(\mathcal{H}) \cong \text{End}(\mathcal{H}) \cong \mathcal{B}(\mathcal{H}) \cong \text{Mat}_n(\mathbb{C})$

3) В произволна *-алгебра имаме понятия

а) **самопроектан** идемпотент

$$P^* = P = P^2$$

в $Op^*(\mathcal{H})$ това отговаря на

ортогонален проектор:

$$\mathcal{H} = P\mathcal{H} \oplus (\hat{1} - P)\mathcal{H}$$

-Алгебрата $Op^(\mathcal{H})$

За пред-хилбертово пространство \mathcal{H} определихме:

$$Op^*(\mathcal{H}) := \left\{ A: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H} \mid \exists B: \mathcal{H} \xrightarrow{\text{лин.}} \mathcal{H}, \text{ така че} \right. \\ \left. \langle \Phi | A \Psi \rangle = \langle B \Phi | \Psi \rangle \text{ за } \forall \Phi, \Psi \in \mathcal{H} \right\}$$

Коментари: 1) Теорема. Ако \mathcal{H} е пълно, т.е. е Хилбертово, то следва

$$Op^*(\mathcal{H}) = \mathcal{B}(\mathcal{H}) = \{ A: \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H} \mid A \text{ е ограничен оператор} \}$$

2) Ако $\mathcal{H} \cong \mathbb{C}^n$, то $Op^*(\mathcal{H}) \cong \text{End}(\mathcal{H}) \cong \mathcal{B}(\mathcal{H}) \cong \text{Mat}_n(\mathbb{C})$

3) В произволна *-алгебра имаме понятия

а) **самопроектиращ** идемпотент

$$P^* = P = P^2$$

в $Op^*(\mathcal{H})$ това отговаря на

ортогонален проектор:

$$\mathcal{H} = P\mathcal{H} \oplus (\hat{1} - P)\mathcal{H}$$

б) Унитарен елемент

$$U^* = U^{-1}$$

в $Op^*(\mathcal{H})$ това отговаря на унитарен

оператор: $\langle U \Phi | U \Psi \rangle = \langle \Phi | \Psi \rangle$

Представления на \ast -алгебры в пред-хилб. пр-ва

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H}

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$$

Представяния на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представяне на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := \text{id}: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е представяне - нарича се понякога: тривиално представяне

Представяния на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представяне на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \text{Op}^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := \text{id}: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$ е представяне - нарича се понякога: тривиално представяне
2) Ако $\mathcal{A} = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$ и $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n$, то

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \text{Op}^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := \text{id}: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$ е представление - нарича се понякога: тривиално представление

2) Ако $\mathcal{A} = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$ и $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n$, то

$$\pi \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \psi_1 \\ \vdots \\ \psi_n \end{pmatrix} := \underbrace{\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}}_{\text{умножение на матрици}} \begin{pmatrix} \psi_1 \\ \vdots \\ \psi_n \end{pmatrix}$$

умножение на матрици

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := id: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$ е представление - нарича се понякога: тривиално представление

2) Ако $\mathcal{A} = Mat_n(\mathbb{C})$ и $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n$, то

$$\pi \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \psi_1 \\ \vdots \\ \psi_n \end{pmatrix} := \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \psi_1 \\ \vdots \\ \psi_n \end{pmatrix}$$

умножение на матрици

е представление $\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathbb{C}^n)$, което е естествен изоморфизъм $Mat_n(\mathbb{C}) \cong \mathcal{O}p^*(\mathbb{C}^n)$.

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := \text{id}: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$

е представление - нарича се понякога: тривиално представление

2) Ако $\mathcal{A} = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$ и $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n$, то естествения изоморфизъм $\text{Mat}_n(\mathbb{C}) \cong \mathcal{O}_p^*(\mathbb{C}^n)$ е представление $\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathbb{C}^n)$.

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := \text{id}: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$

е представление - нарича се понякога: тривиално представление

2) Ако $\mathcal{A} = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$ и $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n$, то естествения изоморфизъм $\text{Mat}_n(\mathbb{C}) \cong \mathcal{O}_p^*(\mathbb{C}^n)$ е представление $\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathbb{C}^n)$.

3) Негривиално представление на $\mathcal{A} = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$ е породено от \ast -морфизма

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \text{Op}^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := \text{id}: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$

е представление - нарича се понякога: тривиално представление

2) Ако $\mathcal{A} = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$ и $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n$, то естествения изоморфизъм $\text{Mat}_n(\mathbb{C}) \cong \text{Op}^*(\mathbb{C}^n)$ е представление $\mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathbb{C}^n)$.

3) Нетривиално представление на $\mathcal{A} = \text{Mat}_n(\mathbb{C})$ е породено от \ast -морфизма

$$\text{Mat}_n(\mathbb{C}) \rightarrow \text{Mat}_{nm}(\mathbb{C}) : \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \mapsto \begin{array}{|c|c|c|} \hline a_{11} \hat{\uparrow}_m & \cdots & a_{1n} \hat{\uparrow}_m \\ \hline \vdots & \ddots & \vdots \\ \hline a_{n1} \hat{\uparrow}_m & \cdots & a_{nn} \hat{\uparrow}_m \\ \hline \end{array}$$

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представление на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$$

Примери. 1) Ако $\mathcal{A} = \mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$, то идентитета $\pi := id: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathcal{H})$

е представление - нарича се понякога: тривиално представление

2) Ако $\mathcal{A} = Mat_n(\mathbb{C})$ и $\mathcal{H} = \mathbb{C}^n$, то естествения изоморфизъм $Mat_n(\mathbb{C}) \cong \mathcal{O}p^*(\mathbb{C}^n)$ е представление $\mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathbb{C}^n)$.

3) Нетривиално представление на $\mathcal{A} = Mat_n(\mathbb{C})$ е породено от \ast -морфизма

$$Mat_n(\mathbb{C}) \rightarrow Mat_{nm}(\mathbb{C}) : \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \mapsto \begin{array}{|c|c|c|} \hline a_{11} \hat{1}_m & \cdots & a_{1n} \hat{1}_m \\ \hline \vdots & \ddots & \vdots \\ \hline a_{n1} \hat{1}_m & \cdots & a_{nn} \hat{1}_m \\ \hline \end{array}$$

с нар. фактори

Оказва се, че \forall представления на $Mat_n(\mathbb{C})$ са от този вид (т.е. еквивалентни).

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представяне на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$$

Забележки. 1) Равносилно понятие на представяне е понятието действие на \ast -алгебра \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство:

$$\mathcal{A} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}: (A, \Psi) \mapsto \pi(A)\Psi$$

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представяне на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$$

Забележки. 1) Равносилно понятие на представяне е понятието действие на \ast -алгебра \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство:

$$\mathcal{A} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}: (A, \Psi) \mapsto \pi(A)\Psi$$

2) Задаване на представяне на груповата \ast -алгебра $\mathbb{C}[G]$ в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} , $\pi: \mathbb{C}[G] \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$

Представления на \ast -алгебри в пред-хилб. пр-ва

Определение. Ако \mathcal{A} е \ast -алгебра с 1 , то представяне на \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} наричаме всеки \ast -морфизъм на алгебри с 1 :

$$\pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$$

Забележки. 1) Равносилно понятие на представяне е понятието действие на \ast -алгебра \mathcal{A} в пред-хилбертово пространство:

$$\mathcal{A} \times \mathcal{H} \rightarrow \mathcal{H}: (A, \Psi) \mapsto \pi(A)\Psi$$

2) Задаване на представяне на груповата \ast -алгебра $\mathbb{C}[G]$ в пред-хилбертово пространство \mathcal{H} , $\pi: \mathbb{C}[G] \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H})$, е равносилно на задаване на унитарно представяне на G в \mathcal{H} по формулата

$$U_g := \pi(e_g) \in \text{Op}^*(\mathcal{H}) \text{ - унитарен оператор, т.е. } U_g^* = U_{g^{-1}}$$

$$U_{g_1 g_2} = U_{g_1} U_{g_2}$$

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_j)$ за $j=1, 2$ са две нейни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 .

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathcal{H}_j)$ за $j=1,2$ са две неїни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 . Представленията π_1 и π_2 се наричат унитарно еквивалентни (или просто еквивалентни), ако \exists унитарен изоморфизъм

$$U : \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\sim} \mathcal{H}_2$$

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j : \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_j)$ за $j=1, 2$ са две нейни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 . Представленията π_1 и π_2 се наричат унитарно еквивалентни (или просто еквивалентни), ако \exists унитарен изоморфизъм

$$U : \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$$

за който

$$\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1} \quad \text{при } \forall A \in \mathcal{A}$$

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathcal{H}_j)$ за $j=1,2$ са две нейни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 .

Представленията π_1 и π_2 се наричат унитарно еквивалентни (или просто еквивалентни), ако \exists унитарен изоморфизъм

$$U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$$

за който

$$\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1} \quad \text{при } \forall A \in \mathcal{A}$$

Упражнение. Докажете, че ако $\pi_1: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}p^*(\mathcal{H}_1)$ е представление и определим

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_j)$ за $j=1, 2$ са две неїни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 . Представленията π_1 и π_2 се наричат унитарно еквивалентни (или просто еквивалентни), ако \exists унитарен изоморфизъм

$$U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$$

за който

$$\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1} \quad \text{при } \forall A \in \mathcal{A}$$

Упражнение. Докажете, че ако $\pi_1: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_1)$ е представление и определим $\pi_2: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_2)$ по формулата $\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1}$ (за $\forall A \in \mathcal{A}$)

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_j)$ за $j=1, 2$ са две нейни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 . Представленията π_1 и π_2 се наричат унитарно еквивалентни (или просто еквивалентни), ако \exists унитарен изоморфизъм

$$U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$$

за който

$$\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1} \quad \text{при } \forall A \in \mathcal{A}$$

Упражнение. Докажете, че ако $\pi_1: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_1)$ е представление и определим $\pi_2: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_2)$ по формулата $\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1}$ (за $\forall A \in \mathcal{A}$) при унитарен изоморфизъм $U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_j)$ за $j=1,2$ са две нейни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 . Представленията π_1 и π_2 се наричат унитарно еквивалентни (или просто еквивалентни), ако \exists унитарен изоморфизъм

$$U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$$

за който

$$\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1} \quad \text{при } \forall A \in \mathcal{A}$$

Упражнение. Докажете, че ако $\pi_1: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_1)$ е представление и определим $\pi_2: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_2)$ по формулата $\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1}$ (за $\forall A \in \mathcal{A}$) при унитарен изоморфизъм $U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$, то тогава π_2 е също представление на \mathcal{A} в \mathcal{H}_2 ($\pi_2 \Rightarrow$ е еквивалентно на π_1).

Еквивалентни представления

Определение. Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$ и нека $\pi_j: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_j)$ за $j=1,2$ са две нейни представления в пред-хилбертови пространства \mathcal{H}_1 и \mathcal{H}_2 .

Представленията π_1 и π_2 се наричат унитарно еквивалентни (или просто еквивалентни), ако \exists унитарен изоморфизъм

$$U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$$

за който

$$\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1} \quad \text{при } \forall A \in \mathcal{A}$$

Упражнение. Докажете, че ако $\pi_1: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_1)$ е представление и определим $\pi_2: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^*(\mathcal{H}_2)$ по формулата $\pi_2(A) = U \pi_1(A) U^{-1}$ (за $\forall A \in \mathcal{A}$) при унитарен изоморфизъм $U: \mathcal{H}_1 \xrightarrow{\cong} \mathcal{H}_2$, то тогава π_2 е също представление на \mathcal{A} в \mathcal{H}_2 ($\pi_2 \Rightarrow \pi_1$ е еквивалентно на π_1).

Въведеният унитарен оператор U , който задава еквивалентност на представленията се нарича сплитач / *intertwinig* / оператор.

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека A - \ast -алгебра с \uparrow , $\pi: A \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека A - \ast -алгебра с 1 , $\pi: A \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нејно представјене.

Циклически вектор (систем вектор) на представјенето π

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (списък вектор) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (сyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A}) \Psi$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (сyclic vector) на представяването π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \}$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нејно представяне.

Циклически вектор (сyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нејно представяне.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представения с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нејно представяне.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представяния с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нејно представяне.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представяния с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$.

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е неyno представление.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представения с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представения с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представения с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представения с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A} : \rho(A) = \langle \Psi_\rho \mid \pi_\rho(A)\Psi_\rho \rangle$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{}$, $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (cyclic vector) на представянето π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представения с циклически вектор се наричат циклически (cyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Определение. Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ е нейно представление.

Циклически вектор (сyclic vector) на представяното π е такъв $\Psi \in \mathcal{H}$, за който

$$\pi(\mathcal{A})\Psi := \{ \pi(A)\Psi \mid A \in \mathcal{A} \} \stackrel{\text{искаме}}{=} \mathcal{H}$$

Представения с циклически вектор се наричат циклически (сyclic representations).

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A} : \rho(A) = \langle \Psi_\rho \mid \pi_\rho(A)\Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho \mid \pi_\rho(\hat{1})\Psi_\rho \rangle \stackrel{\text{с cyclic}}{=} \langle \hat{1}\Psi_\rho \mid \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1.$)

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%20%93Naimark%20%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \hat{1}_{\mathcal{H}} \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%20%93Naimark%20%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \hat{1}_{\mathcal{H}} \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сегал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \hat{1}_{\mathcal{H}} \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H})$ - представяне с циклически вектор Ψ са такива, че

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H})$ - представяне с циклически вектор Ψ са такива, че

$$\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle \quad \text{за } \forall A \in \mathcal{A},$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H})$ - представяне с циклически вектор Ψ са такива, че

$$\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle \quad \text{за } \forall A \in \mathcal{A}, \quad \text{то } \exists! \text{ унитарен изоморфизъм}$$

$$U_\rho: \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H})$ - представяне с циклически вектор Ψ са такива, че

$$\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle \quad \text{за } \forall A \in \mathcal{A}, \quad \text{то } \exists! \text{ унитарен изоморфизъм}$$

$$U_\rho: \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H} \quad (\text{линеен изоморфизъм, запазващ нормата}),$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi: \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H})$ - представяне с циклически вектор Ψ са такива, че

$$\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle \quad \text{за } \forall A \in \mathcal{A}, \quad \text{то } \exists! \text{ унитарен изоморфизъм}$$

$U_\rho: \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ (линеен изоморфизъм, запазващ нормата), така че

$$\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

КОРЕКЦИЯ: https://en.wikipedia.org/wiki/Gelfand%E2%80%93Naimark%E2%80%93Segal_construction

Нека \mathcal{A} е \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава \exists пред-Хилб. пр-во \mathcal{H}_ρ , представяне $\pi_\rho: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ и циклически вектор $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ такъв, че

$$\forall A \in \mathcal{A}: \rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(A) \Psi_\rho \rangle \quad \leftarrow \text{формула на Дирак за средните стойности}$$

(В частност, $\|\Psi_\rho\|^2 = \langle \Psi_\rho | \pi_\rho(\hat{1}) \Psi_\rho \rangle = \langle \hat{1}_{\mathcal{H}} \Psi_\rho | \Psi_\rho \rangle = \rho(\hat{1}) = 1$.)

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi: \mathcal{A} \rightarrow \text{Op}^\ast(\mathcal{H})$ - представяне с циклически вектор Ψ са такива, че

$$\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle \quad \text{за } \forall A \in \mathcal{A}, \quad \text{то } \exists! \text{ унитарен изоморфизъм}$$

$U_\rho: \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ (линеен изоморфизъм, запазващ нормата), така че

$$\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$$

- еквивалентни представяния, а U_ρ се нарича *intertwining* оператор

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док. - схема

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док. - схема

\mathcal{H}_ρ се строи като вектор-линейно пространство.

$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$, където $\mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}$.

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}.$$

За целта се установява:

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$, където $\mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}$.

За целта се установява: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}.$$

За целта се установява: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во

- използва се неравенство на Коши - Шварц / Cauchy-Schwartz

$$|\rho(A^*B)| \leq \rho(A^*A) \rho(B^*B)$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathfrak{A} - \ast -алгебра с $\hat{}$, $\rho \in \text{States}(\mathfrak{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathfrak{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho(\mathfrak{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathfrak{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathfrak{A}$).

Освен това: $\mathfrak{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathfrak{H}, \pi : \mathfrak{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho(\mathfrak{H})$ - представление, $\Psi \in \mathfrak{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathfrak{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathfrak{H}_\rho \cong \mathfrak{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathfrak{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$$\mathfrak{H}_\rho := \mathfrak{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{ A \in \mathfrak{A} \mid \rho(A^*A) = 0 \}.$$

За целта се установява: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во

- използва се неравенство на Коши - Шварц / Cauchy-Schwartz

$$|\rho(A^*B)| \leq \rho(A^*A) \rho(B^*B) \Rightarrow \mathcal{I}_\rho = \{ A \in \mathfrak{A} \mid \rho(B^*A) = 0 \ \forall B \in \mathfrak{A} \}$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{ A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0 \}.$$

За целта се установява: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпространство

- използва се неравенство на Коши - Шварц / Cauchy-Schwartz

$$|\rho(A^*B)| \leq \rho(A^*A) \rho(B^*B) \Rightarrow \mathcal{I}_\rho = \{ A \in \mathcal{A} \mid \rho(B^*A) = 0 \ \forall B \in \mathcal{A} \} \\ = \{ B \in \mathcal{A} \mid \rho(B^*A) = 0 \ \forall A \in \mathcal{A} \}$$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като фактор-линейно пространство.

$$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}.$$

За целта се установява: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во

- използва се неравенство на Коши - Шварц / Cauchy-Schwartz

$$|\rho(A^*B)| \leq \rho(A^*A) \rho(B^*B) \Rightarrow \mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(B^*A) = 0 \forall B \in \mathcal{A}\} \\ = \{B \in \mathcal{A} \mid \rho(B^*A) = 0 \forall A \in \mathcal{A}\}$$

(2) По този начин следва също, че \mathcal{I}_ρ е лев идеал: $\mathcal{A} \mathcal{I}_\rho \subseteq \mathcal{I}_\rho$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_p(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$, където $\mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}$.

За целта: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во; (2) \mathcal{I}_ρ е лев идеал: $\mathcal{A} \mathcal{I}_\rho \subseteq \mathcal{I}_\rho$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$, където $\mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^\ast A) = 0\}$.

За целта: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во; (2) \mathcal{I}_ρ е лав идеал: $\mathcal{A} \mathcal{I}_\rho \subseteq \mathcal{I}_\rho$

(3) Тогава е коректно определено $\pi_\rho : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ за $\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като фактор-линейно пространство.

$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$, където $\mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}$.

За целта: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во; (2) \mathcal{I}_ρ е лев идеал: $\mathcal{A} \mathcal{I}_\rho \subseteq \mathcal{I}_\rho$

(3) Тогава е коректно определено $\pi_\rho : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$ за $\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$
за $A \in \mathcal{A}$: $\pi_\rho(A)(B + \mathcal{I}_\rho) := AB + \mathcal{I}_\rho$

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с $\hat{1}$, $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_p^\ast(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^\ast(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като фактор-линейно пространство.

$$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^\ast A) = 0\}.$$

За целта: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во; (2) \mathcal{I}_ρ е лев идеал: $\mathcal{A} \mathcal{I}_\rho \subseteq \mathcal{I}_\rho$

(3) Тогава е коректно определено $\pi_\rho : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ за $\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$
за $A \in \mathcal{A}$: $\pi_\rho(A)(B + \mathcal{I}_\rho) := AB + \mathcal{I}_\rho$

(4) Полагаме $\Psi_\rho := \hat{1} + \mathcal{I}_\rho$.

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като фактор-линейно пространство.

$$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^\ast A) = 0\}.$$

За целта: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во; (2) \mathcal{I}_ρ е лев идеал: $\mathcal{A} \mathcal{I}_\rho \subseteq \mathcal{I}_\rho$

(3) Тогава е коректно определено $\pi_\rho : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_\rho^\ast(\mathcal{H}_\rho)$ за $\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$
за $A \in \mathcal{A}$: $\pi_\rho(A)(B + \mathcal{I}_\rho) := AB + \mathcal{I}_\rho$

(4) Полагаме $\Psi_\rho := \uparrow + \mathcal{I}_\rho$. (5) Сх.пр-е $\langle A + \mathcal{I}_\rho | B + \mathcal{I}_\rho \rangle := \rho(A^\ast B)$.

Конструкция на Gelfand-Neimark-Segal (GNS)

Теорема на Гелфанд-Наймарк-Сигал

Нека \mathcal{A} - \ast -алгебра с \uparrow , $\rho \in \text{States}(\mathcal{A})$. Тогава $\exists \pi_\rho : \mathcal{A} \xrightarrow{\text{предст.}} \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$
и $\Psi_\rho \in \mathcal{H}_\rho$ - циклически такъв, че $\rho(A) = \langle \Psi_\rho | \pi(A) \Psi_\rho \rangle$ ($\forall A \in \mathcal{A}$).

Освен това: $\mathcal{H}_\rho, \pi_\rho, \Psi_\rho$ са единствени в следния смисъл:

Ако $\mathcal{H}, \pi : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H})$ - представление, $\Psi \in \mathcal{H}$ - циклически, така че за $\forall A \in \mathcal{A}$:
 $\rho(A) = \langle \Psi | \pi(A) \Psi \rangle$ то $\exists!$ унитарен $U_\rho : \mathcal{H}_\rho \cong \mathcal{H}$ за който $\pi(A) = U_\rho \pi_\rho(A) U_\rho^{-1}$

Док.-схема \mathcal{H}_ρ се строи като софтор-линейно пространство.

$$\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho, \text{ където } \mathcal{I}_\rho = \{A \in \mathcal{A} \mid \rho(A^*A) = 0\}.$$

За целта: (1) \mathcal{I}_ρ е линейно подпр-во; (2) \mathcal{I}_ρ е лев идеал: $\mathcal{A} \mathcal{I}_\rho \subseteq \mathcal{I}_\rho$

(3) Тогава е коректно определено $\pi_\rho : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{O}_p^*(\mathcal{H}_\rho)$ за $\mathcal{H}_\rho := \mathcal{A} / \mathcal{I}_\rho$
за $A \in \mathcal{A}$: $\pi_\rho(A)(B + \mathcal{I}_\rho) := AB + \mathcal{I}_\rho$

(4) Полагаме $\Psi_\rho := \uparrow + \mathcal{I}_\rho$. (5) Сх.пр-е $\langle A + \mathcal{I}_\rho | B + \mathcal{I}_\rho \rangle := \rho(A^*B)$.

- това е нарича GNS конструкция. Следват проверки само. \square