

7.10

Оператор, сопряжённый к ограниченному

Оп. Пусть  $H, H_1$  - гильбертовы у-ва;  $A: H \rightarrow H_1$  - линейн. ограниченный оператор. Рассмотрим  $x_0 \in H_1$  и неприм. дружеское  $f: H \rightarrow \mathbb{C}$  по формуле

$$f(x) = (Ax, x_0) \quad \forall x \in H.$$

Этот оп-р симм. (по определению) и неприм.

$$(т.к. \|f\| = \sup_{x \neq 0} \frac{|(Ax, x_0)|}{\|x\|} \leq \sup_{\substack{\|x\| \neq 0 \\ \text{неп-то кони-} \\ \text{-бум из ненулевого}}} \frac{\|Ax\| \cdot \|x_0\|}{\|x\|} = \|x_0\| \cdot \|A\|)$$

У т-ва Рисса  $\Rightarrow \exists! x_1 \in H : f(x) = (x, x_1) \quad \forall x \in H$ .

Такое симм. вложное ограничение  $H_1 \rightarrow H$ ,  
которое назовём  $x_0 \in H_1$  сопряжением  $x_1 \in H$ .

Будем обозначать это ограничение через  $A^*: H_1 \rightarrow H$ .  
и называть сопряжённым к A.

При этом  $\forall$  симм.  $(Ax, x_0) = f(x) = (x, A^*x_0)$

Другими словами: Если определить обозначение,  
то  $A^*: H_1 \rightarrow H$  - это оператор, задаваемый  
равенством  $(Ax, x_0) = (x, A^*x_0)$ , симм. ограничением  
 $\forall x \in H$  и  $\forall x_0 \in H_1$ .

При изучении об-б сопряжённого оператора  
нашествует настущее следующее утверждение.

Мини-теорема: Если  $H$ -сопряжённое ур.-бо и векторы  
 $x, y \in H$  такие, что  $\forall z \in H$  выполняется равенство  
 $(x, z) = (y, z)$ , то  $x = y$ .

Д-во:  $(x, z) = (y, z) \Leftrightarrow (x, z) - (y, z) = 0 \Leftrightarrow (x - y, z) = 0$

Поскольку справедливо для всех равенств сопряжённого  
 $\forall z \in H$ , то имеем неравенство  $z = x - y$  в  
последнее равенство:  $(x - y, x - y) = 0 \Leftrightarrow x - y = 0$ ,

т.е.  $x = y$ .  $\square$

Мини-теорема  
сопряжённого  
представления

Замечание: мини-теорема изложена упрощённо  
однозначно векторов "безкоординатном"  
смысле.

Об-ва оператора, сопряжённого к ограниченному  
(здесь  $H, H_1, H_2$ -сопряжён. ур.-ва;  $A: H \rightarrow H_1$ ,  
 $B: H \rightarrow H_2$ ,  $C: H_1 \rightarrow H_2$  - ограниченные операторы;  $\alpha, \beta$ -числа).

(1)  $A^*$  яв. ограниченное ортогональное оператором,  
имеющее  $\|A^*\| \leq \|A\|$ .

Д-во: Для  $x \in H$ . Фиксируем  $y_1, y_2 \in H_1$ . Тогда

$$(x, A^*(\alpha y_1 + \beta y_2)) \stackrel{\text{оп}}{=} (Ax, \alpha y_1 + \beta y_2) =$$

$$= \bar{\alpha} (Ax, y_1) + \bar{\beta} (Ax, y_2) \stackrel{\text{оп}}{=} \bar{\alpha} (x, A^*y_1) + \bar{\beta} (x, A^*y_2) =$$

$$= \underline{(x, \alpha A^* y_1 + \beta A^* y_2)}.$$

Т.к. явно видим супремум  $\forall x \in H$ , то  
по линейности  $A^*(\alpha y_1 + \beta y_2) = \alpha A^* y_1 + \beta A^* y_2$   
 $\forall y_1, y_2 \in H_1$  и  $\forall \alpha, \beta$ -числа. Значит,  $A^*$  -  
линейн. Теперь оценим норму оператора  $A^*$ :

$$|(x, A^* y)| \stackrel{\text{оп}}{=} |(Ax, y)| \leq \|Ax\| \cdot \|y\| \leq \|A\| \cdot \|x\| \cdot \|y\|$$

Неп-то конст.  
Bykus небесна

cb-то оператор  
норма

Получаем что  $x = A^* y$ , то имеем

$$\|A^* y\|^2 = (A^* y, A^* y) \leq \|A\| \cdot \|A^* y\| \cdot \|y\| \Rightarrow \|A^* y\| \leq \|A\| \cdot \|y\|$$

Следовательно,

$$\|A^*\| = \sup_{y \neq 0} \frac{\|A^* y\|}{\|y\|} \leq \sup_{y \neq 0} \frac{\|A\| \cdot \|y\|}{\|y\|} = \|A\| \quad \text{УД.}$$

$$(2) (\alpha A^* + \beta B)^* = \bar{\alpha} A^* + \bar{\beta} B^*$$

д.к.: Для  $x \in H$  и  $y \in H_1$  - произвольные векторы

$$\text{тогда } \underline{(x, (\alpha A^* + \beta B)^* y)} \stackrel{\text{оп}}{=}$$

$$= ((\alpha A^* + \beta B)x, y) = (\alpha Ax + \beta Bx, y) =$$

$$= \alpha(Ax, y) + \beta(Bx, y) \stackrel{\text{оп}}{=} \alpha(x, A^* y) + \beta(x, B^* y) =$$

$$= (x, \bar{\alpha} A^* y + \bar{\beta} B^* y). \text{ То линейность}$$

нормирующей функции показана для  $\alpha y_1 - \beta y_2$ :

$$(\alpha A^* + \beta B)^* y = (\bar{\alpha} A^* + \bar{\beta} B^*) y \quad \forall y \in H_1$$

$$\text{Значит } (\alpha A^* + \beta B)^* = \bar{\alpha} A^* + \bar{\beta} B^*. \quad \text{УД.}$$

$$(3) (A^*)^* = A.$$

если

Д-бо. Справедл. для  $A: H \rightarrow H$ , т.к.  
 $A^*: H_1 \rightarrow H$  и  $(A^*)^*: H \rightarrow H_1$ . Для любых  
 $x \in H_1$  и  $y \in H$  имеет место  $\underbrace{(x, (A^*)^*y)}_{= \text{оп}} = \overline{(A^*x, y)}$   
 $= (A^*x, y) = \overline{(y, A^*x)} = \overline{(Ay, x)} = (x, Ay)$

Учтите, что для любых  $y \in H$  имеет место  
 $(A^*)^*y = Ay \quad \forall y \in H$ . Значит,  $(A^*)^* = A$ . УД.

$$(4) \|A^*\| = \|A\|.$$

Д-бо:  $\|A^*\| \stackrel{(1)}{\leq} \|A\| = \|(A^*)^*\| \stackrel{(3)}{\leq} \|A^*\|$ . Значит,  
 $\|A^*\| = \|A\|$ . УД

(5) Ещё  $I: H \rightarrow H$  - тождественное оператор, т.к.  $I^* = I$ .

Д-бо: Для  $x, y \in H$  имеет место  $\underbrace{(x, I^*y)}_{= \text{оп}} = (Ix, y) =$   
 $= (x, y) = (x, Iy)$ .  $\Rightarrow I^*y = Iy \quad \forall y \in H \Rightarrow I^* = I$  УД.

$$(6) (CA)^* = A^*C^*, \text{ где } A: H \rightarrow H_1, C: H_1 \rightarrow H_2.$$

Д-бо:  $\underbrace{(x, (CA)^*y)}_{= \text{оп}} = ((CA)x, y) = (C(Ax), y) =$   
 $= (Ax, C^*y) = (x, A^*(C^*y)) = (x, \underbrace{(A^*C^*)y}_{= \text{оп}}) \Rightarrow$   
 $(CA)^*y = (A^*C^*)y \quad \forall y \Rightarrow (CA)^* = A^*C^*$ . УД

Задачи. Сб-бо (1) - (6) являются базой  
 и дальнейшего изучения или упражнением, то они

Сура көзөөнөр ке тообко дегиң көңгөрсөөлүк  
аудармал

У сөзмекаров би зерттэй, нән төрөмдөй сүйрү  
кишти шынай барып, а осталуктар - сезенекес барып.  
Сөздүкүчес жөнүллөштөрдүн "сөзенекүй" жөнүллөштөрдүн  
"красоти", нән дегиң сүйрөмдөлүк оңтүстүр.

T-ады (о чиңнекелеш сүйрөмдөлүк оңтүстүрдүн  
к нахолдекин осталуктар сүйрүлгө оңтүстүр)

(бөгөк-бә) : Түсөн  $H, H_1$  - чөндөрмөлөр иш. бә,  
 $A: H \rightarrow H_1$  - сөзмекелеш оңтүстүрдүн оңтүстүрдүн  
 $\lambda \in \sigma_p(A)$ . Тогда сөздүкүчес жөнүллөштөрдүн  
жөнүлдөлүк жибисаласын:

$$(1) \quad \lambda \in \sigma_p(A);$$

$$(2) \quad \overline{\lambda} \in \sigma_p(A^*).$$