

Я люблю обе стороны математики :

чистую - как возвышенный уход от реальности,
прикладную - как страстное стремление к жизни.

Томас Саати.

Метод оптимизации.

$$\lim I(u_k) \geq I(u).$$

$$g(u) = \|u\|^2$$

$\exists u_k: \textcircled{>}$.

$U = \{u \in H : \|u\| \leq R\}$ - шар.

D-м, что шар-слабокомп. мн-во в пильб. пр-ве.

теорема - Вейерштрасс ^(слабый вариант): $\exists$ мн $\{u_k\}$: $\|u_k\| \leq \text{const}$ $\forall k$
равном ср.

$\Rightarrow \exists$ подпослед. $\{u_{k_j}\} \xrightarrow{с} u \in H$

g-во: конт.-Функции.

(в пильб. пр-ве H^* измерит H
- теор. Рисса)

~~$u_k \nrightarrow$ по сдв. $\{u_n\}$ по~~

Рассм. $g(u_k) = \|u_k\|^2$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} g(u_k) \geq g(u)$$

$$g(u_k) \leq R^2, \text{ т.к. } \forall u_k \in U$$

$$\Rightarrow \underline{g(u)} \leq R^2 \Rightarrow \|u\| \leq R \Rightarrow \text{шар-слабокомп. мн-во}$$

(пусть u по сдв. $\{u_n\}$ монотонно сход. к. по норме, предел $\in$ мн-во)

шар не явл. сильнокомпактн!

Рассм. сферу в шиб. нр-ве:

$S = \{u \in E : \|u\| = R\}$ - огранич., замкнуто

компактности нет

нет ~~то~~ слаб. компакти!

рассм. $E = \mathbb{R}$, $R = 1$

$\{e_n\} \xrightarrow{сн} 0$, но $0 \notin S$

Для слаб. комп. не хватает выпуклости!

Опр: мн-во U - выпуклое, если $\forall u, v \in U$,

отрезок $[u, v] \in U$

$[u, v] = \{w = \alpha u + (1-\alpha)v, \alpha \in [0, 1]\}$

Теорема: Пусть U - выпуклое, замкнутое, огранич.

мн-во $\Rightarrow U$ - слабо компактно.

$\{ \forall \text{ слабосход. посл. } \sqrt{\text{среднеарифм. нуля с-сильно}} \}$

Эта теор. удобна для проверки слаб. комп. мн-ва.

Слабосход. класс богаче, чем сильносход.,

т.к. сильн. с-с-сть $\Rightarrow$ слаб. с-с-сть

Но этот класс уже - редко есть слаб. с-с-сть



слабо $\nRightarrow$ сильно

$$g(u) = -\|u\|^2 \quad \begin{array}{l} \text{— есть сильн. ск.-сть} \\ \text{— непрер. по } \|\cdot\| \end{array}$$

не явл. слабополнонепр. снизу! Есть сверху.

$$\lim_{\|u_k\| \rightarrow 0} (-\|u_k\|^2) \geq -\|u\|^2$$

$$-\lim_{\|u_k\| \rightarrow 0} \|u_k\|^2 \geq -\|u\|^2$$

матриц. пред. т.
стала старшей

Эта ф-ия слабополнонепр. сверху

$\mathcal{I}(u)$ —

Ф-ия явл. ~~слабо~~ полнонепр. по норме!

Что надо, что б она стала слабополнонепр. снизу?

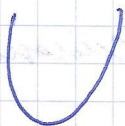
Надо дополнить $\| \cdot \|$ + вып. $\mathcal{I}(u)$

$\mathcal{I}(u)$

Теор:

Вып. ф-ия $\mathcal{I}(u)$ ~~явл.~~ полнонепр. снизу по $\|\cdot\|$

$\Leftrightarrow \mathcal{I}(u)$ — слабополнонепр. снизу

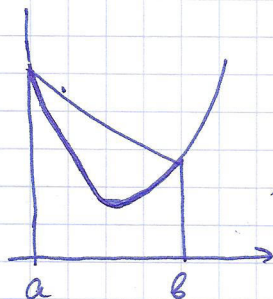


вогнуты-
вые ф-ии



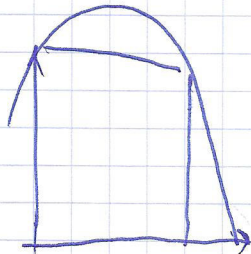
вогнуты-
вые (вогнутые)

Опр: $f(u)$ вогнуты. в U , если $f(\alpha u + (1-\alpha)v) \leq \alpha f(u) + (1-\alpha)f(v)$



хорда
выше
график ф-ии

$$\forall u, v \in U \\ \forall \alpha \in [0, 1]$$



хорда ниже
 $\Rightarrow$ не выпукл.

$\Rightarrow$ от теор. Вейерштр. в метр. слуг. перех. к т. В. в метр. слуг.

Вспомогательный вариант теор. Вейерштр.

Теорема

Пусть V - ^{||.||}вотукл., ^{||.||}замкнут., ^{||.||}спр. лн-во из H .

$J(U)$ - ^{||.||}полнотепр. ^{||.||}спцу, ^{||.||}вотукл. на V

$\Rightarrow$ 1) $J_* > -\infty$

2) $V_* \neq \emptyset$

3) $\forall$ мин. полн. $\{u_n\} \xrightarrow{w} V_*$

А если пр-во банахово?!

Все остается верно в рефлексивных банаховых пространствах

B B^* -пр-во лнн. непрерыв. функц.-лов B^{**}

$B \subset B^{**}$

Если $B = B^{**} \Rightarrow$ рефлекс. пр-во

Всякое нильб. пр-во рефлексивное

$H^* = H$
по т. Рисса.

L_p , $1 < p < \infty$ - рефлексивное

Если не рефлексивно $\Rightarrow$ плохо. Пр. L_1

C - тоже не рефлексивно.

шар - не компактен.
Внутри есть точки
- плохо

Пример, когда Т. Вейерштрасс не имеет места

$$J(u) = \int_{-1}^0 u(t) dt - \int_0^1 u(t) dt \longrightarrow \min$$

минимизация
ф-ции по мере
в пр-ве $\mathbb{C}$

$$u \in U$$

$$U = \{ u = u(t) \in C[-1, 1], \|u\|_C = \max_{t \in [-1, 1]} |u(t)| \leq 1 \}$$

$J(u)$ — слабонепр., т.к. она линейная.

$\int_{\mathbb{C}} \langle c, u \rangle_H = g(u)$ — слабонепр. (по опр.)

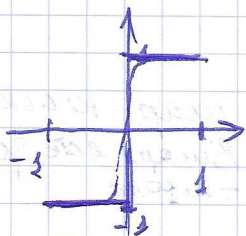
↑
линейн
функционал
 $\mathbb{C}$ на $\mathcal{M}$ -TR
 $\mathcal{M}$

↑
скал. произв

Формально выполни. условие т.т. Вейерштрасс.

Но! нет рефлексивности

$\Rightarrow$ Т. Вейерштрасс не выполняется.



шагнущ $\Rightarrow$ непрерывн.

$$J_* = -2 \quad \left(\underbrace{-1}_{\text{интеграл}} - \underbrace{1}_{\text{интеграл}} \right)$$

$J(u_*) = -2$ — так сказать не может, т.к. в нашем случае только непр. ф-ции

У нас итти. франк не достигается.
(-2)

Теор. Вейерштрасс → метрич. вариант → слабый вариант
Переходим с точки зрения минимизации.

Теор. Арцелла

многочисл. метрич. вариант т. Вейерштрасс.

$$U = \{u = u(t) \in C[a, b] : |u(t) - u(\tau)| \leq L|t - \tau| \quad \forall t, \tau \in [a, b]\}$$

↑
усл. Липшица.

$$|u(a)| \leq M$$

⇒ U - компактно. мн-во в метрике C .

А C -не числов. пр-во, нет скал. произв.

Д-во:

$\left. \begin{array}{l} \text{т. Арцелла : мн-во равн. огранич. + равностоп.} \\ \text{непрер} \end{array} \right\} \Rightarrow \text{можно ввести равносходимость по норме + непрер ф-ции}$

$$|u(t+\Delta t) - u(t)| \leq L|\Delta t| < \varepsilon, \quad |\Delta t| \leq \frac{\varepsilon}{L} = \delta \quad \left. \varepsilon \Rightarrow \text{равносходимость по норме} \right\}$$

$\forall \text{ ф-ции } \exists \delta : \text{ в равной степени + ф-ции}$

равнос. огранич.:

$$|u(t)| = |u(t) - u(a) + u(a)| \leq \underbrace{L(t-a)}_{\leq L(b-a)} + \underbrace{|u(a)|}_{\leq M} = C.$$

$\Rightarrow$ т. Арцелла $\exists \{u_k\} \in U$

$\forall \{u_k\} \in U \exists \{u_k\} \xrightarrow{\|\cdot\|_C} u(t)$ - непрер.

г-м, что $u(t)$ удовл. усл. миним. + равном. ор-сти,
т.е. что $u(t) \in U$

$$\|u_{k2}(t) - u_{k2}(\tau)\| \leq |t - \tau|$$

$u_{k2} \Rightarrow$ $\Rightarrow$ соверш. предельн. переход
равном

$$|u(t) - u(\tau)| \leq |t - \tau| \Rightarrow \text{удовл. усл. миним.}$$

$$\|u_{k2}(a)\| \leq M$$

$\downarrow$

$$|u(a)| \leq M$$

$$\Rightarrow u(t) \in M$$

компактность доказана !!!

$\Rightarrow$ метрич. теор. тоже хорошо

Теорема Вейерштрасса для квадратичной функции (функционала)

н.ф.-иммертатов пр-ва

$$J(u) = \|Au - b\|_H^2, \quad A \in \mathcal{L}(H \rightarrow F), \quad b \in F$$

- квадратич. ф-ция

пр-во непрер. линейн. операторов

H может равняться F

зв. $J(u)$ - слабополуконтр. функц. в H .

г-во: Берем $\{u_k\} \xrightarrow{\text{с.в.}H} u \xrightarrow{?} \lim_{k \rightarrow \infty} J(u_k) \geq J(u)$

$$u_k \xrightarrow{\text{с.в.}H} u \Rightarrow Au_k \xrightarrow{\text{с.в.}F} Au \Leftrightarrow \forall f \in F \quad (f, Au_k)_F \xrightarrow{?} (f, Au)_F$$

$$(f, Au_k)_F = (\underbrace{A^*f}_C, u_k)_H \xrightarrow{\text{с.в.}H} (c, u) = (A^*f, u)_H = (f, Au)_F$$

↓ г-во
где $A^* \in \mathcal{L}(F \rightarrow H)$
 $\{A^{**} = A\}$

$\Rightarrow$ есть слаб. ск-ств

$J(f) = \|f\|_F^2$ - слабополуконтр. ~~непрер. функц.~~ ^{непрер. функц.} ~~г-во~~

$$\Rightarrow \lim J(u_k) = \lim \| \underbrace{Au_k - b}_A \|_F^2 \geq \| Au - b \|_F^2 = J(u)$$

$\Rightarrow$ квадр. ф-ция - слабополуконтр. функц.

$\Rightarrow$ можно рассм. зад. минимизации

$$J(u) = \|Au - b\|^2 \quad \text{на } u \in U \subset H$$

если U - выпукл., замкн., огранич. мн-во }
слабокомпакт

- $\Rightarrow$ существо
у?
Рейтерс
- 1) $J_* > -\infty$
 - 2) $U_* \neq \emptyset$
 - 3) $\forall \min_{u \in U_*} \xrightarrow{\text{с.в.}} U_*$

Теорема Вейерштрасса для терминального ф-ла. Задача оптимального управления.

(1) $J(u) = |x(T, u) - v|^2 \rightarrow \inf$
 размерности $\rightarrow$ хотим минимизировать

(2) $\begin{cases} \dot{x}(t) = A(t)x(t) + B(t)u(t) & , t_0 \leq t \leq T \\ x(t_0) = 0 \end{cases}$
 - зад. Коши. (миним. по u)

↑
 управление,
 к-е. когда выбирать
 у усл-я мин $J(u)$

$J(u)$ - терминальн. ф-л.

$$Au = x(T, u)$$

Д-ть, что $A \in \mathcal{L}(H \rightarrow F)$.

Самым каре подбирать траектор., ...

(3) Пусть $u = u(t) \in V \in L_2^z[t_0, T]$ - нильд. пр-во.
 ← размерность z
 $= (u^1(t), \dots, u^z(t))$

$$u^i(t) \in L_2[t_0, T]$$

$$(u, v)_{L_2^z} = \int_{t_0}^T \sum_{i=1}^z u^i(t) v^i(t) dt$$

" $(u(t), v(t)) \in \mathbb{R}^z$

$$\|u\| = \sqrt{(u, u)_{L_2^2}} = \sqrt{\int_{t_0}^T \int_{E^2} (u(t))^2 dt}$$

L_2^2 - норм. пр-во (норм. коорд. и норм. пр-ва)
 $\Rightarrow$ гильбертово

20.09.2006.

Лемма N3

$$J(u) = \|Au - b\|_F^2;$$

$$A \in \mathcal{L}(H \rightarrow F)$$

$$u \in U \subset H$$

$$Au = x(t, u)$$

$$\text{в нашей зар. } H = L_2^2[t_0, T]$$

Самые выборы H и F
 в завис. от задачи

$$F = E^n$$

Обобщим понятие реш-ия

Опр: Реш-ием зав. (2), соответствующим $u \in L_2^2$, наз. ф-ия $x(t, u)$:
 управление.

1) непрерывно на $[t_0, T]$

2) явл. реш-ием инт. ур-я Вольтерра-Ир:

$$x(t, u) = \int_{t_0}^T [A(\tau)x(\tau, u) + B(\tau)u(\tau)] d\tau$$

{ прикис. схем. отобра.

обозн.

$$Au = x(t, u)$$

будет схематиче

}

$A(t), B(t)$ - кр. непрерывно

$\Rightarrow$ реш-е зав. (2) $\exists$!

До-и, что $A \in \mathcal{L}(H \rightarrow F)$, т.е. A -линейн, ~~непрерывен~~ ^{ограничен}

$$A(\alpha u + \beta v) = \alpha Au + \beta Av \quad \forall u, v \in H$$

$$\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}$$

г-во:

$$x(T, \alpha u + \beta v) = \alpha x(T, u) + \beta x(T, v)$$

транспире, T , отбер.
управл-н $\alpha u + \beta v$

$$\int \dots \int$$

инт. по времени

получ.

$\Rightarrow$ линейн.

ограничен: $\|Au\|_F \leq C \|u\|_H$ (4)

$$(4) \Rightarrow |x(t, u)| \leq \underbrace{\|A(t)\|_C}_a \cdot \underbrace{\int_{t_0}^t \frac{|x(\tau, u)|}{\varphi(\tau)} d\tau}_{\leq \varphi(t)} + \underbrace{\|B\|_C \int_{t_0}^T |u(\tau)| d\tau}_b$$

$A(t), B(t)$ - к.с. непрер, $\|A(t)\|_C = \sup_{t_0 \leq t \leq T} |A(t)|$

какой Lemma?

$$0 \leq \varphi(t) \leq a \int_{t_0}^t \varphi(\tau) d\tau + b$$

$$\Rightarrow 0 \leq \varphi(t) \leq b e^{a(t-t_0)} \leq b e^{a(T-t_0)} \quad \forall t \in [t_0, T]$$

$$\Rightarrow \|x(t, u)\|_C \leq \|B\|_C \int_{t_0}^T |u(t)| dt \cdot e^{\|A\|_C (T-t_0)} = C \quad (5)$$

" $\leftarrow \forall t \in [t_0, T]$

от. сильное кер-во

$x(\cdot, u)$ - все ф-ии сразу в целом!
 $x(t, u)$ - зн-ие ф-ии в момент t

Вместо $t \rightarrow T$

$$\underbrace{\|x(T, u)\|_C}_{\|Au\|} \leq C \underbrace{\int_{t_0}^T |u(t)| dt}_{\|u(t)\|} \leq C \sqrt{T-t_0} \left(\int_{t_0}^T |u(t)|^2 dt \right)^{\frac{1}{2}} = C_1 \|u\|_{L_2^T}$$

ф-ии огранич.

ф-во слаб. непрерывность,

надо, чтобы u было слабокомп. в L_2^T , т.е. выпукл, замкн, огранич

2 примера слабокомп. в L_2^T мн-во:

$$1) U_1 = \{ u = u^2(t) \in L_2^T[t_0, T] : \|u(t) - \bar{u}(t)\|_{L_2^T} \leq R \}$$

- шар в L_2^T - выпукл, замкн, огранич.
 $\Rightarrow$ слабокомп. в $L_2^T[t_0, T]$

(мы знаем, что в ф-м. пр-ве шар - слабокомп. мн-во)

$$2) V_2 = \int U = U^2(t) \in L_2^2[t_0, T] : \alpha_i(t) \leq U^i(t) \leq \beta_i(t), i=1, \overline{2}, \\ (U^1(t), \dots, U^2(t))$$

т.е. мы
скалярных
пер-в

$$\alpha_i(t), \beta_i(t) \in L_2[t_0, T]$$

$$\text{нр: } \begin{matrix} \alpha_i(t) = -1 \\ \beta_i(t) = +1 \end{matrix} \Rightarrow |U^i| \leq 1$$

Проверим выпуклость, замкнутость, оп-св.

Возьмем 2 управления $U(t), V(t) \in V_2$

$$\begin{array}{l|l} *d & \alpha_i \leq U^i(t) \leq \beta_i \\ \oplus * (1-d) & \alpha_i \leq V^i(t) \leq \beta_i \end{array} \quad \forall i=1, \overline{2} \quad (\text{берем одинаковые } \alpha_i, \beta_i)$$

$\forall d \in [0, 1]$

$$\alpha_i \leq d U^i + (1-d) V^i \leq \beta_i \quad \forall i=1, \overline{2}$$

$$\Rightarrow d U + (1-d) V \in V \quad \text{выпукл.}$$

$$U_k \in V, U_k \xrightarrow{\|\cdot\|_{L_2^2}} U. \quad \text{г-н, что } U \in V \Rightarrow \text{замкн.}$$

Теорема: $U_k \xrightarrow{\|\cdot\|_{L_2^2}} U \Rightarrow \exists U_{k_k}(t) \xrightarrow{\text{погр. всюду}} U(t)$

из компр-Рашин погр. погр.

т.е. если ск-св по мере $\nearrow$

Без р-ка.

ли.

по теореме

$$d_i(t) \leq U_{k_i}(t) \leq \beta_i(t).$$

где почти всех t

перех. к пределу
почти всюду

$$i \rightarrow \infty$$

$$\underline{d_i(t)} \leq U(t) \leq \beta_i(t)$$

$\Rightarrow$ замкнутость
 $\Rightarrow u \in U.$

$$|U(t)| \leq \max_i \{ |d_i(t)|, |\beta_i(t)| \} \quad \forall t \in [t_0, T]$$

$$\|U^i\|_{L_2} \leq \text{const} \Rightarrow \|U\|_{L_2} \leq \text{const} \Rightarrow \text{огранич.}$$

$\Rightarrow U_2$ — слабо-комп.!

Если $u \in U_1, U_2$, $\forall$ др. слабо-компактного мн-ва

$\Rightarrow$ справедл. теор. Вейерштрасса, г.е. inf. достигается

$\begin{cases} i \rightarrow \infty \\ \text{сн. предел} \end{cases} \rightarrow U_k$

Рассм. $y(u)$ —

$$\begin{cases} \dot{x} = A(t)x + B(t)u(t) + f \\ x(t_0) = x_0 \end{cases}$$

Возврат. кусок, комп. подх. к пред. зад.

$$x(t, u) = x_1(t, u) + x_2(t, u).$$

$$x_1: \begin{cases} \dot{x}_1 = Ax_1 + Bu \\ x_1(t_0) = 0 \end{cases}$$

$$x_2: \begin{cases} \dot{x}_2 = Ax_2 + f(t) \\ x_2(t_0) = x_0. \end{cases}$$

$$J(u) = |x_1(T, u) + x_2(T) - b|^2 = |x_1(T, u) - b_1|^2, \\ b_1 = b - x_2(T).$$

Теорема Вейерштрасса для
интегр. функционала

$$\underline{(1)} \quad J(u) = \int_{t_0}^T |\hat{x}(t, u) - b(t)|^2 dt \rightarrow \inf$$

$b(t)$ - заданная q -из $L_2^n[t_0, T]$

$\hat{x}$ - n -мерн. вектор. $\nearrow$

$$\underline{(2)} \quad \begin{cases} \dot{x} = A_{(n)}^{n \times n} x^n + B(t)^{n \times r} u^r \\ x(t_0) = 0 \end{cases}$$

$$u = u(t) \in U \subseteq L_2^r[t_0, T]$$



Хотим, чтоб траект. во все моменты t была
близка к заданному решению в метрике L_2 .
(штер. $\approx$ такой же)

$$F = L_2^n [t_0, T]$$

$$Au = x(t, u) = x(\cdot, u)$$

линейность A — (линейность управлений $\Rightarrow$ линейн. траекторий)

огранич. $\|Au\|_{L_2^n} \leq C \|u\|_{L_2}$

огранич. вытек. из тех же условий (5) (из предполож. 5).
справедл. та же оценка (5):

$$\|x(\cdot, u)\|_{L_2^n [t_0, T]} \leq C \|u\|_{L_2 [t_0, T]}$$

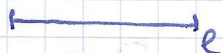
$$\int_{t_0}^T |Au|^2 dt \leq \int_{t_0}^T \|x(\cdot, u)\|_C^2 dt = (T - t_0) \|x\|_C^2 \leq \underbrace{(T - t_0) C^2}_{C_2} \|u\|_{L_2}^2$$

бано: 7. Вейерштр. для ОДУ, лине.

Э можно задать, связ. с УМФ

кар УМФ разложимые
я сделал вольтер-он такое
прошай, выно в негеле мне
А вольере прошай любовь

т. Вейерштр. для задач о нагреве стержня



Надо нагреть стержень, чтобы в момент T стержень обрёл непрер. темпер.

$$J(u) = \int_0^l |u(T, x, u) - v(x)| dx$$

u - реш-е след. задачи:

$$\frac{\partial u}{\partial t} = \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} \quad (t, x) \in Q = [0, T] \times [0, l]$$

$$\frac{\partial u}{\partial x} \Big|_{x=0} = 0$$

теплоизолир. лев. конец.

$$\frac{\partial u}{\partial x} \Big|_{x=l} = -u \Big|_{x=l} + \overbrace{u(t)}^{u(t)}$$

прав. конец - обмен со средой

$\overbrace{u(t)}^{u(t)}$ темп. внешней среды.

Эта зад. тоже входит в наше реш-е.

$$\alpha_{\min} \leq u(t) \leq \alpha_{\max}$$

$$J(u) = \int_0^T \int_0^l |y(T, x, u) - b(x)|^2 dx \rightarrow \inf$$

$$\left\{ \begin{array}{l} y_t = y_{xx} \quad (t, x) \in (0, T) \times (0, l) = Q \\ y_x|_{x=0} = 0 \\ y_x|_{x=l} = u(t) - y|_{x=l} \quad \leftarrow \text{условие превращения в 0} \\ y|_{t=0} = 0 \\ u = u(t) \in L^2(0, T), \quad \alpha \leq u(t) \leq \beta \end{array} \right.$$

$\uparrow$ т.к. миним. по u

$$J(u) = \|Au - b\|^2, \quad A \in \mathcal{L}(H \rightarrow F)$$

$$Au = y(T; x; u), \quad H = L_2(0, T) \rightarrow F = L_2[0, l]$$

A - лин., т.к. пр. по переи. u - линейно

$$\|Au\|_F \leq C\|u\|_H \quad \text{огранич. Д-ли:}$$

Примем макс. по управл., т.к. управление $u(t)$ - произвол

уравнения $y_t = y_{xx}$ по y , минимизир. по Q

$$\iint_Q y_t y \, dt \, dx = \iint_Q y_{xx} y \, dt \, dx$$

$$\iint_Q y_t y \, dt \, dx = \iint_Q \frac{1}{2} \frac{\partial}{\partial t} (y^2) \, dt \, dx = \frac{1}{2} \int_0^l y^2|_{t=0}^{t=T} dx =$$

$$= \frac{1}{2} \int_0^l y^2|_{t=T} dx - \underbrace{\frac{1}{2} \int_0^l y^2|_{t=0} dx}_{\substack{\text{по нач.} \\ \text{усл.}}} = \frac{1}{2} \int_0^l y^2|_{t=T} dx$$

$$\int_0^T \int_0^l y_{xx} y \, dt dx = \int_0^T \left(y_x y \Big|_{x=0}^{x=l} - \int_0^l y_x^2 dx \right) dt = \frac{1}{2} \\ = \int_0^T \left((u-y) y \Big|_{x=l} - \int_0^l y_x y \Big|_{x=0} dt - \int_0^T u y \Big|_{x=l} dt - \int_0^T y^2 \Big|_{x=l} dt - \int_0^T \int_0^l y_x^2 dx dt \right) dt$$

$$\max, \frac{1}{2} \int_0^l y^2(T, x, u) dx + \underbrace{\int_0^T \int_0^l y_x^2 dx dt}_{\geq 0} + \underbrace{\int_0^T y^2 \Big|_{x=l} dt}_{\geq 0} = \int_0^T u(t) y(t, l, u) dt \leq \\ \leq \left\{ ab \leq \frac{1}{2}(a^2 + b^2) \right\} \leq \\ \leq \frac{1}{2} \int_0^T u^2(t) dt + \frac{1}{2} \int_0^T y^2(t, l, u) dt$$

$$\Rightarrow \frac{1}{2} \int_0^l y^2(T, x, u) dx \leq \frac{1}{2} \int_0^T u^2(t) dt$$

$$\|Au\|_F^2 \leq \|u\|_{H=L_2}^2 ; C=1$$

$$\Rightarrow \|A\| \leq 1 ; \Rightarrow A - \text{огранич}$$

Итак, A - лем, огранич $\Rightarrow A$ - непрер.

Функционал $T(u)$ - хорош, y

выполн. все усл. слабой теор. Вейерштр

$U = \{ \underset{\text{температура}}{L} \leq u(t) \leq \beta \}$ - вот, замкн, огранич $\Rightarrow$ слабым (еще-е так же, как и для u_2 в произв. точке)

Все вкладки проделаны, будет 7 классиф.
 реш-е $\mathcal{I}$, а оно действует $\mathcal{I}$, если управления
 $u = u(t)$ — "хорошее" (что это такое см.
 Тихонов, Самарский)
 хорош. управл. —
 — почти ин-во в L_2

$\Rightarrow$ делаем в оценке ограниченности предельн.
 переход

$\exists$ управл u_n в L_2 для u в L_2 : $\|u - u_n\|_{L_2} \rightarrow 0$

— пример применения т. Вейерштр. для ур.
 теплопр. (сам. простое):

— 1-е в ур. теплопр.

Хотим в моменту T "успокоить" струну
 Струна хар-ся 2-мя коорд.: состояни., скорость

$\Rightarrow J(u) = \int_0^T |y - b| + |y_t - c|$ — — —
 см. книгу, если
 интересно

раздел: Дифференцирование

Пусть X, Y - нормированные пр-ва (м-б. не полные)

Пусть отображ-е $F: X \rightarrow Y$

$$O_\varepsilon(x) = \{z \in X : \|z - x\| < \varepsilon\}$$

ε -окр-сть точки x

Опр: скажем, что отображ-е F дифференцируемо в т. x , если $\exists$ лин. опер. $L = L(x) \in \mathcal{L}(X \rightarrow Y)$:

$$\underbrace{F(x+h)}_{\substack{\text{это логично} \\ \text{и общ. } F'(x) \\ \text{производная Фреше (линейная)}}} - F(x) \stackrel{\text{с точн.}}{=} \underbrace{L(x) \cdot h}_{\text{так, что}} + \underbrace{o(h, x)}_{\substack{\text{так, что } \|o(h, x)\|_Y \\ \|h\|_X \rightarrow 0}} \stackrel{\text{Фреше}}{\rightarrow} 0$$

$\forall h: x+h \in O_\varepsilon(x)$

!, если можно выбрать $\forall \varepsilon > 0$ $\Rightarrow O_\varepsilon(x)$ верно

Пусть (1) $L_1(x) - L_2(x)$

$$0 = (L_1(x) - L_2(x))h + o(h)$$

$$\Rightarrow (L_1(x) - L_2(x))h = o(h)$$

~~$\forall h: x+h \in O_\varepsilon(x)$~~
 $\forall h: x+h \in O_\varepsilon(x)$

Фиксир. $\forall h$.

переменная t , $t h: x + t h \in O_\varepsilon(x) \quad \forall t: |t| < \varepsilon$
или локал. малых t

$$t \int (L_1(x) - L_2(x)) h \int = \bar{0}(t)$$

$$\int (L_1(x) - L_2(x)) h = \frac{\bar{0}(t)}{t} \rightarrow 0$$

лев. часть от t не зависит

$$\Rightarrow L_1(x) \equiv L_2(x) \cdot h$$

$$\forall x \in X$$

$\Rightarrow$ операторы равны (оринт. действо-ие
функции и те же эл-ты)

Применим к некоторой функции кала

$J(u)$, $u \in B$ / Вектор. пр-ва

$$F = J$$

$$B = X \Rightarrow J = E^1$$

функционал: $\forall \pi\text{-}Jy \rightarrow \text{число}$

$$Lx = F'_x \in \mathcal{L}(B \rightarrow E^1) = B^*$$

пр-во линейн.
непрер.
функционалов

$$L(x) \cdot h$$

применение
оператора к эл-ту

зн-ие оператора
 $L(x)$ на эл-те h

$\Rightarrow$ можем переформулировать это определение

$J(u)$ определено в $O_\varepsilon(u) = \{v \in B : \|v - u\|_B < \varepsilon\}$

$J(\cdot)$ диффер в u , если $J(u+h) - J(u) \stackrel{\text{можно в } E^1}{=} \langle J'(u), h \rangle + o(h, u)$

показ. на Фреше

$$J'(u) \in B^*$$

, $\langle J'(u), h \rangle$ - зн-ие ^{линейн.} функционала $J'(u)$ на эл-те h

здесь ^{линейн.} дифференциал

$$\frac{o(h, u)}{\|h\|_B} \rightarrow 0; \quad \|h\|_B \rightarrow 0$$

~~$$J'(u) \in B^* \rightarrow Y = E^1$$~~

$$J'(u+h) - J'(u) = L(u)h + o(\|h\|)$$

~~$$J''(u) \in \mathcal{L}(B \rightarrow B^*)$$~~

$$X = B$$

$$J'(u) \in B^* \quad \forall u \text{ (м.к. непр. функционал)}$$

$$\Rightarrow$$

$$J'(u) : B \rightarrow B^*$$

$J'' \in \mathcal{L}(B \rightarrow B^*)$ - линейный оператор!

Второй произв. по Фреше к J'
 оператор $J''(u) : B \rightarrow B^*$, для кот. справедливо
 след. соотношение:

В сл. гильб. пр-во:

$$B = H.$$

$$H^* \quad \forall f \in H^* \quad \exists \eta \in H : f(x) = \langle f, x \rangle = \langle \eta, x \rangle_H$$

$$\Rightarrow H^* = H$$

В этом случае $\langle \underbrace{J'(u)}_?, h \rangle$

есть нормальное
 скал. произведение
 (второй произв.)

скал.
 произведение

Пусть $B = H = E^n$

$J(u) = J(u^1, \dots, u^n)$

$J'(u) = \left(\frac{\partial J(u)}{\partial u^1}, \dots, \frac{\partial J(u)}{\partial u^n} \right) \in E^n = (E^n)^*$

- направление
скалярных
произв. ср-ий
в данной точке

градиент

$(E^n)^* = E^n$

вектор-строки вектор-столбцы
(в тензорном анализе)

или их отождествление

$J''(u) = \left\{ \frac{\partial^2 J(u)}{\partial u^i \partial u^j} \right\}_{i,j=1,n}$

матрица из 2х
элементов производных

(симметрична, т.к.
все ф-ии тут хорошие)

$J''(u)$ - симметричный оператор (буффа)

д-во в книге Шилова (прим. Механика)

Зорик "Мат. ан. т. 2"
- красивое простое д-во

$\Rightarrow J(u+h) - J(u) = \langle J'(u), h \rangle + \frac{1}{2} \langle \underbrace{J''(u)}_{\text{матр. вектор}}, h \rangle + o(\|h\|)$

E^n E^n

- симметрич. квадр. форма

- ф-ла Тейлора в конечномерн. случае

Пр/з: д-во, что для ф-ии $J(u) = \sqrt{|xy|}$, $u = (x, y)$ в т. $u=0$
имеет каск. преув., но не дифференцируема

есть проув. отв. за 2 направления
 дивергенс - за все направ.
 тут - биссектриса.

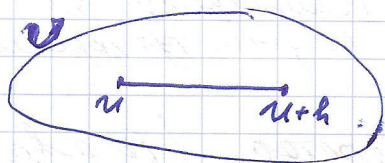
4.10.2006.

$u \in H \leftarrow$ шлоб.
 пр-во

$$J(u+h) - J(u) = \underbrace{\langle J'(u), h \rangle}_{\substack{\in B^* \\ H \text{ в шлоб.}}} + \frac{1}{2} \underbrace{\langle J''(u), h, h \rangle}_{\substack{\in \mathcal{L}(B \rightarrow B^*) \\ \in \mathcal{L}(H \rightarrow H) \text{ в шлоб.}}} + \bar{O}(\|h\|^2)$$

если в шлоб. пр-ве $\Rightarrow B^* = B$

Формулы конечных приращений



$u, u+h, [u, u+h] \in \text{мн. } U$

$\Rightarrow$ введем ф-ию $f(t) = J(u+th)$, $0 \leq t \leq 1$

Продифференцируем $f(t)$

Если $J(u)$ имеет 1ю проув $\Rightarrow \exists f'(t)$

$$f'(t) = \underbrace{\langle \underbrace{J'(u+th)}_{\text{сл. ф-ия}}, \underbrace{h}_{\text{вектор}} \rangle}_{\text{сл. проув}}$$

Если $J(u)$ имеет $J'' \Rightarrow \exists f''$

$$f''(u+th) = \underbrace{\langle \underbrace{J''(u+th)}_{\in H}, \underbrace{h}_{\in H} \rangle}_{\in H}$$

q-60: $f(t+\Delta t) - f(t) = \underbrace{f(u+(t+\Delta t)h)}_{\substack{u+th+\Delta th \\ \tilde{u}}} - \underbrace{f(u+th)}_{\tilde{u}} =$
 $= \langle \underbrace{f'(u+th)}_{\text{mean}} , \Delta th \rangle + \frac{1}{2} \langle f''(u+th) \Delta th , \Delta th \rangle + \tilde{O}(\|\Delta t\|^2 \|h\|^2) =$
 $\stackrel{\text{mean}}{=} \Delta t \underbrace{\langle f'(u+th), h \rangle}_{f'(t)} + \frac{1}{2} \underbrace{\langle f''(u+th)h, h \rangle}_{f''(t)} \Delta t^2 + \tilde{O}(\|\Delta t\|^2 \|h\|^2)$
 r.m.g

$$f(u+h) - f(u) = f(1) - f(0) = f'(0)(1-0) = \int_0^1 f'(t) dt =$$

$$= (f'(u+\theta h), h) \stackrel{\text{type}}{=} \int_0^1 (f'(u+th), h) dt$$

$$f'(1) - f'(0) = (f'(u+h), h) - (f'(u), h) \text{ approx. } \varphi\text{-na}$$

$$\stackrel{''}{f''(0)} = (f''(u+\theta h)h, h)$$

$$\int_0^1 f''(t) dt = \int_0^1 (f''(u+th)h, h) dt$$

equiv. equa $\varphi\text{-na}$.

D-u, no $\varphi\text{-na}$ $\Rightarrow f'(u+h) - f'(u), z \rangle =$
 $= \langle f''(u+\theta h)h, z \rangle =$
 $= \int_0^1 \langle f''(u+th)h, z \rangle dt.$

$$0 < \theta < 1,$$

Введем $F(t) = \langle J'(u+th), z \rangle, 0 \leq t \leq 1$.

$$F(t+\Delta t) - F(t) = \langle J'(\underbrace{u+th}_{\tilde{u}} + \underbrace{\Delta t h}_{\hat{h}}), z \rangle - \langle J'(\underbrace{u+th}_{\tilde{u}}), z \rangle =$$

$$\langle J''(\tilde{u}) \Delta t h, z \rangle = \langle J''(u+th) \Delta t h, z \rangle$$

$$= \langle J''(u+th) \Delta t h, z \rangle + \underbrace{\bar{O}(|\Delta t| |\Delta t|)}_{\in H} =$$

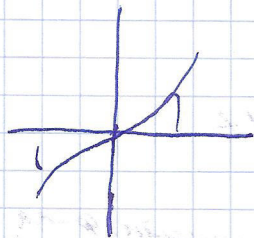
$$= \underbrace{\langle J''(u+th) h, z \rangle \Delta t}_{F'(t) \text{ (group)} \Delta t} + \underbrace{\bar{O}(|\Delta t|)}_{\in R}$$

$F'(t)$ (group) Δt

$$\Rightarrow F(1) - F(0) = F'(0) = \int_0^1 F'(t) dt$$

r.m.g.

Рассм. $f(x) = \begin{cases} x^3 \sin \frac{1}{x} & , x \neq 0 \\ 0 & , x = 0 \end{cases}$



каноническое разложение

$$\begin{aligned} x &= 0 \\ x+h &= 0+h \end{aligned}$$

$$f(h) = \underbrace{f(0)}_0 + \underbrace{0}_{f'(0)} \cdot h + \underbrace{\frac{1}{2} \cdot 0}_{f''(0)} \cdot h^2 + h^3 \sin \frac{1}{h} = \underline{O(h^3)} = \bar{O}(h^2)$$

$f''' \neq 0!!!$ cur*

3 Обратн. теор. Тейлора

примеч: если $\exists f'(0), f''(0), \dots$
 $\Rightarrow$ послед.

Если $\exists$ разлост-е приращения

$$f(x+h) - f(x) = a_1(x) \cdot h + o\left(\frac{1}{2} a_2(x) h^2 + o(h^2)\right)$$

$$\Rightarrow a_1(x) = f'(x)$$

$$a_2(x) = f''(x)$$

в общ. случае верно

Обр. Теор. Тейлора верно, если $a_1(x), a_2(x)$ - непрер. ф-ции
 + остат. член имеет равноп. непрер-сть в окр-сти
 точки $x \quad \bar{O}(h; x)$

$\exists$ в книге Миллов "Мат. анализ"

$$f(u) \in C^1(U) \xrightarrow{\text{Бакар}} C^2(U)$$

$C^1(U)$ - кл-во ф-ий, дифферен. по
 Фреше в $\forall$ т. $u \in U$ и эта
 функц-я $f'(u)$ непрер. по норме H

$$\|f'(u+ru) - f'(u)\|_H \xrightarrow{\|ru\| \rightarrow 0} 0$$

$$C^2(U) \quad \exists f'(u), f''(u), \quad \|f''(u+ru) - f''(u)\| \xrightarrow{\mathcal{L}(H \rightarrow H)} 0$$

норме в оператор-
 ной метрике.

$$f(u+h) - f(u) = f'(u+\theta h), h > 0, 0 < \theta < 1$$

ф-ла в обес-спр. не верна у $B \rightarrow B$
Банах.

контр.пример:

$$f(u) : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^2$$

$$F(t) = \begin{pmatrix} \cos 2\pi t \\ \sin 2\pi t \end{pmatrix} : [0,1] \rightarrow \mathbb{R}^2$$

$\Rightarrow$ на ф-ла уже не верна

$$F(1) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow F(1) - F(0) = 0$$

$$F(0) = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$\neq F'(0) \cdot 1$$

$$F'(t) = \begin{pmatrix} -\sin 2\pi t \\ \cos 2\pi t \end{pmatrix} 2\pi \neq \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

т.т.р.

$$\sin^2 + \cos^2 = 1 \uparrow$$

Теор: $F : X \rightarrow Y$

$$\|F(u+h) - F(u)\|_Y \leq \sup_{0 \leq \theta \leq 1} \|F'(u+\theta h)\|_{\mathcal{L}(X,Y)} \|h\|_X$$

д-во сложено (по т. Хана-Банаха)

и в Коши-Формуле.

$Y = \mathbb{R}^1 \Rightarrow$ у нас верно!

(взят-ит у нас сравним с взят-ом)

не им-ет полного порядка нет)

$\mathbb{R}^2$: логан теор. Ферма, Ролля, Лагранжа

Мы должны приветствовать будущее полны,
 что скоро оно станет прошлым, и
 мы должны с уважением относиться
 к прошлым достижениям науки, что
 в какой-то момент они представляли
 предел человеческих возможностей.

Джорж Сантаяна
 (амер. философ и писатель
 1863-1952.)

функция - производная } по Ньютону. учитель-Бароуз,
 функция - интеграл

интеграл, дифференциал - Лейбниц $\Sigma \rightarrow \int \rightarrow \int$.

Производная квадратичной ф-ии.

$$J(u) = \|Au - f\|_F^2 \quad \begin{matrix} A \in \mathcal{L}(U \rightarrow F) \\ f \in F \end{matrix}$$

Д-м, что $J(u)$ - строго дифференцируемая

$$J(u+h) - J(u) = \|A(u+h) - f\|_F^2 - \|Au - f\|_F^2 =$$

$$\stackrel{\#}{=} 2 \langle Au - f, Ah \rangle + \|Ah\|_F^2 =$$

$$= \underbrace{2A^*(Au - f)}_{J'(u)} \cdot h + \underbrace{\frac{1}{2} \langle 2A^*Ah, h \rangle}_{J''(u)}$$

по опр. $J'(u) = 2A^*(Au - f)$

$$J'(u+h) - J'(u) \stackrel{\text{от}}{=} 2A^*(Au+h-f) - 2A^*(Au-f) =$$

$$= \underbrace{(2A^*Ah)}_{J''(u)} - \text{элемент группы 1-ва}$$

$\Rightarrow$ обр. теор. Тейлора в нашем случ. верно

J'' не завис. от u

$$J''(u) = 2A^*A.$$

11.10.2006.

(1) $J(u) = \underbrace{\|x(T, u) - f\|_{E^n}}_{\text{норма}}^2$ - функционал

(2) $\dot{x} = D(t)x + B(t)u(t)$, $t_0 \leq t \leq T$ - траектория

(3) $x(t_0) = 0$

(4) управление $u(t) \in L_2^c[t_0, T]$ - вектор-функ.

(5) $Au = x(T, u) \in \mathcal{L}(H \rightarrow F)$

где $H = L_2^c[t_0, T]$; $F = E^n$

будем уметь дифференцировать

расм. вспомогат. квадрат. функционал $J(u) = \|Au - f\|_F^2$
 $\swarrow$ сопр. оператор $u \in H$

$J'(u) = 2A^*(Au - f)$; $J''(u) = 2A^*A$ - не завис. от u .

Вопрос: что же такое A^* ?

$\langle \rangle$ - скал. произв.

$$\langle Au, c \rangle_F = \langle u, A^*c \rangle_H \quad \begin{array}{l} \forall u \in H \\ \forall c \in F \\ A^* \in \mathcal{L}(F \rightarrow H) \end{array}$$

$A^* \in \mathcal{L}(F^* \rightarrow H^*)$ - в квивок!
 сопряженное
 пр-во

но по теор. Руссе $F = F^*$
 отождествляем $H = H^*$

Оператор A^* выглядит так:

$$\underline{(5)} \quad A^*c = B^T(t) \psi(t; c) \quad \begin{array}{l} \text{вдвиг} \\ \text{из пр-ла} \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{реш-е зар. коши:} \\ \underline{(6)} \quad \dot{\psi} = -D^T(t) \psi, \quad t_0 \leq t \leq T \\ \underline{(7)} \quad \psi(T) = c \end{array} \rightarrow \psi(t; c)$$

как по этому можно решить, потому

$$\begin{aligned} \langle Au, c \rangle_{E^n} & \stackrel{(7)}{=} \langle Au, \psi(T) \rangle_{E^n} \stackrel{(4^*)}{=} \langle x(T, u), \psi(T, c) \rangle \stackrel{\text{ф-но Гамильтона}}{=} \\ & \stackrel{(3)}{=} \int_{t_0}^T \frac{d}{dt} \langle x(t), \psi(t) \rangle_{E^n} dt + \langle x(t_0), \psi(t_0) \rangle_{E^n} = \\ & \stackrel{(2)}{=} \int_{t_0}^T (\dot{x}, \psi) + (x, \dot{\psi}) dt \stackrel{(6)}{=} \int_{t_0}^T (\underbrace{\dot{x}, \psi}_{(Dx, \psi) + B^T u, \psi} - \underbrace{\langle x, D\psi \rangle}_{\langle Dx, \psi \rangle}) dt = \\ & \stackrel{(6)}{=} \int_{t_0}^T \langle B^T u, \psi \rangle dt = \int_{t_0}^T \langle u, B^T \psi \rangle_{E^2} dt = \langle u, B^T \psi \rangle_{L_2^2} \\ & \Rightarrow A^T c = B^T \psi(t, c) \Rightarrow \underline{(5)} \quad \text{н. т. д.} \end{aligned}$$

$$J'(u) = 2A^*(Au - f) \quad \text{можно и вычислять}$$

Схема вычисления градиента.

1) пусть задано управление $u = u(t)$
хотим вычислить градиент.

представл. в (2) и мин. зар. коши (2,3)

$$u = u(t) \xrightarrow{(2,3)} x(t, u) \text{ находим.}$$

$$x(T, u) = Au \Rightarrow \underline{Au - f} \text{ вычисляем}$$

$Au - f$ - аргумент оператора A^*

$$\Rightarrow \text{реш. (6,7) при } c = Au - f = x(T, u) - f$$

$$\Rightarrow \text{получаем } \psi(t, c)$$

$$\Rightarrow \underline{B^T(t) \cdot \psi(t, c) \cdot 2 = J'(u)}$$

итак, должно решить 2 зар. коши - (2,3) и (6,7)

$\Rightarrow$ первую проув. вычисл. в терминах зар. коши.

у!!: матрицы: провер. 2х матрицы
квадратич. форма A^*A и.

- не будем расширять (и исполн. явно).

Дискретизирование интегрального функционала.

$$J(u) = \int_{t_0}^T |x(t, u) - f(t)|^2 dt \quad (1)$$

(2), (3), (4) — //

(2) $\dot{x} = D(t)x + B(t)u(t), \quad t_0 \leq t \leq T$

(3) $x(t_0) = 0$

(4) $u = u(t) \in L_2^2[t_0, T]$

~~Аннотация к курсу лекций~~ ~~док-ли в начале курса~~
 ~~$x(t, u) \in L_2^2[t_0, T]$~~
 $Au = x(t, u) \in \mathcal{X}(H \rightarrow F)$

$$H = L_2^2[t_0, T]$$

$$F = L_2^n[t_0, T]$$

надо найти A^* .

Глв: Оператор A^* имеет такой же вид, как и A , а Ψ — реш-е другой задачи, т.е. $A^*c = B^T(t)\Psi(t, c)$,

$$\begin{cases} \dot{\Psi} = -D^T(t)\Psi - C(t) & (6) \\ \Psi(T) = 0 & (7) \end{cases}$$

(7)

g-60:

$$\langle Au, c \rangle_F = \int_{t_0}^T \langle x(t, u), \underbrace{c(t)}_{\substack{E^n \\ -D^T \psi - \dot{\psi}}} \rangle dt =$$

$$= \int_{t_0}^T \langle x, -\dot{\psi} - D^T \psi \rangle_{E^n} dt = \{ \text{по формуле} \} =$$

$$= - \underbrace{\langle x, \psi \rangle}_{t=t_0}^T + \int_{t_0}^T (\langle \dot{x}, \psi \rangle - \langle x, D^T \psi \rangle) dt =$$

$$\begin{matrix} x(t_0) = x_0 & (2) \\ \psi(t) = 0 & (4) \end{matrix}$$

$$\begin{aligned} (2) &= \int_{t_0}^T (\langle \underbrace{Dx + Bu}_{E^n}, \underbrace{\psi}_{E^n} \rangle - \langle \underbrace{\dot{x}}_{E^n}, \underbrace{\psi}_{E^n} \rangle) dt = \int_{t_0}^T \langle Bu, \psi \rangle_{E^n} dt = \\ &= \int_{t_0}^T \langle u, B^T \psi \rangle_{E^2} dt = \langle u, \underbrace{B^T \psi}_{L_2} \rangle_{L_2} \Rightarrow (5) \text{ ч.т.д.} \end{aligned}$$

Хотим найти, градиент в t, u $J'(u)$.

$$u = u(t) \xrightarrow{(2,3)} x(t, u) = Au \xrightarrow{(4)} \text{формула} \Rightarrow Au - f = c(t) \quad \text{обозн.}$$

$$\text{представ. с } b(t), \text{ решения } (6,7) \xRightarrow{\text{по формуле}} \psi(t, c)$$

$$\Rightarrow B^T(t) \psi(t, c) = J'(u)$$

Как доказаться? - формул. зад. конн.

$$\begin{aligned} 0 &= \int_{t_0}^T (\underbrace{\dot{x} - Dx - Bu}_{=0}, \psi) dt = \text{преобраз. } y = \langle 0, \underbrace{\dot{\psi} + D^T \psi}_{=c} \rangle + \langle \cdot, \underbrace{\psi(t)}_{\substack{\text{мин.} \\ \text{слагаемое}}} \rangle - \\ &= \langle u, \cdot \rangle + \langle 0, c \rangle \quad \text{и т.д.} \end{aligned}$$

Объединим $\Theta \Rightarrow$ полн. D.V.

(+лишн. все которое обнуляем)

Градиент к задаче о нагреве стержня.

$$(1) \quad J(u) = \int_0^T |y(t, x, u) - f(x)|^2 dt$$

← распредел. по длине стержня

$$(2) \quad \left\{ \begin{array}{l} y_t = y_{xx} \end{array} \right., \quad (t, x) \in Q = (0, T) \times (0, l)$$

$$(3) \quad \left\{ \begin{array}{l} y_x|_{x=0} = 0 \end{array} \right. \quad \text{поток} = 0$$

$$(4) \quad \left\{ \begin{array}{l} y_x|_{x=l} = u(t) - y|_{x=l} \end{array} \right. \quad \begin{array}{l} \text{теплообмен с внешн. средой} \\ \text{управл.} \end{array}$$

$$(5) \quad \left\{ \begin{array}{l} y(0) = 0 \\ t=0? \end{array} \right.$$

$$u = u(t) \in L_2(0, T)$$

$$\begin{aligned} H &= L_2(0, T) \\ F &= L_2(0, l) \end{aligned}$$

$$(6) \quad Au = y(t, x, u) \in \mathcal{L}(u \rightarrow F) \quad \text{было док-но.}$$

$$(7) \quad A^*c = \psi(t, l, c)$$

$$(8) \quad \left\{ \begin{array}{l} \psi_t = -\psi_{xx} \end{array} \right., \quad (t, x) \in Q$$

$$(9) \quad \left\{ \begin{array}{l} \psi_x|_{x=0} = 0 \end{array} \right.$$

$$(9) \quad \left\{ \begin{array}{l} \psi_x|_{x=l} = -\psi|_{x=l} \end{array} \right.$$

$$(10) \quad \psi|_{t=T} = c(x)$$

$t \rightarrow -t$ - не задано
т.е. задано обратное,
просто решается
назад!

До-во:

$$\langle Au, c \rangle_F = \int_0^l y^{(6)}(T, x, u) \cdot \psi^{(10)}(T, x, c) dx = \text{опред. Рей-динса}$$

$$\int_0^l \int_0^T (y \psi)_t dt dx = \int_0^l \left[\int_0^T (y \psi)_t dt + y \psi \Big|_{t=0} \right] dx =$$

$$= \int_0^T \int_0^l (y_t \psi + y \psi_t) dt dx = \int_0^T \int_0^l (y_{xx} \psi - y \psi_{xx}) dx dt =$$

$$= \{ \text{по частям} \} = \int_0^T \left[(y_x \psi - y \psi_x) \Big|_{x=0}^{x=l} - \int_0^l (y_x \psi_x - y_x \psi_x) dx \right] dt =$$

$$= \int_0^T \left[(u - y|_{x=l}) \psi|_{x=l} - y(-\varphi)|_{x=l} \right] dt - \int_0^T \underbrace{(y_x \psi - y \psi_x) \Big|_{x=0}}_{(3), (9)} dt =$$

$$= \int_0^T (u \psi|_{x=l} - y|_{x=l} \varphi|_{x=l}) dt = \int_0^T u \psi|_{x=l} dt =$$

$$= \langle u, \underbrace{\psi(t, l, c)}_{A^*c} \rangle_{L_2(0, T)} \Rightarrow (7).$$

Ситуация, как в симп. г. Вейерштр.

$u \in L_2 \Rightarrow$ максим. реш-е $\nexists$, $\exists$ обобщ. реш-е

Но управл $u(t)$ заменим послед. $\{u_k\}$ — "хорошее" управление

$$\|u_k - u\|_{L_2} \rightarrow 0$$

$$\Rightarrow \text{получ. } \langle Au_k, c \rangle = \langle u_k, A^*c \rangle.$$

$$k \rightarrow \infty \Rightarrow \langle Au, c \rangle = \langle u, A^*c \rangle.$$

(момент. выкладки не надо, они для хороших ф-ий)

$y'(u)$: Задается управл. $u = u(t) \xrightarrow{(2,3,4)} y(t,x,u) \xrightarrow{\text{вычисл}} y(T,x,u)$
 $\Rightarrow$ вычисл $\Rightarrow y(T,x,u) - f_k = c \xrightarrow{(3,9,10)} \psi(t,x) \Rightarrow \psi' = \frac{d\psi}{dx} = \psi'(u)$
 краев. задан

если $\psi(3)$, например, другие данные $\Rightarrow$ можно изменить угол кадра.

Производная Тато (нет в ЭКЗ.)

отбор-е
 $F: X \rightarrow Y$

анализ производн.
 по направлению

$$\lim_{h \rightarrow 0+0} \frac{F(x+th) - F(x)}{t} = F'(x, h) \quad \text{линейно по } h \text{ по разн. направл-ям и в разн. скорости.}$$

бывает, когда линейно по h , т.е.

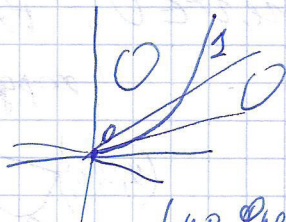
$$F'(x, h) \equiv \langle F'(x), h \rangle$$

← тогда то, что не есть линейн.
 по производной Тато

откл. от произв. Фреше:

если u не равно, но такое представл. возможно, то тоже.

Э пример: Э производ Тато, $\neq$ Фреше



вода стекает

по напр. направлению
 производная есть, а ϕ -инт
 разн. (= производн. по Тато -
 слабая производн.)
 (по Фреше всегда ϕ -инт непрерывна)

J непрерыв. ф. ил.; по Тато дифференц., по Фреше не

$\sqrt{|xy|}$ - не дифференц. ни по Фреше, ни по Тато

по разн. направлениям разные производные
и представ. в виде $(f'(x), h)$

17.10.2006.

Элементы выпуклого анализа

Опр: Пусть U - мн-во из мн. пр-ва

U наз. выпуклым, если $\forall$ отрезок $[u, v] \in U$,
если $u, v \in U$

$$[u, v] = \{w \in U : w = \alpha u + (1-\alpha)v \quad \forall \alpha \in [0, 1]\}$$

Опр 2: Ф-я $J(u)$ изобр. на мн-ве U наз. выпуклой
на выпукл. U , если $J(\alpha u + (1-\alpha)v) \leq \alpha J(u) + (1-\alpha)J(v)$
 $\forall u, v \in U, \quad \forall \alpha \in [0, 1]$

$\cup$
выпукла

$\cap$
выпукла

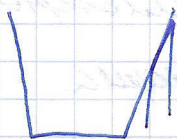
мн-во вкр. стор. $\geq$

хорда

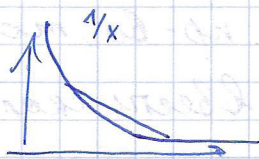
$(u, J(u))$ $(v, J(v))$
хорда - выпукл. глн.
график ф. ил.

Опр.3: Ф-ия наз. строго выпуклой, если строгое нер-во

$$\bigcirc \quad \forall \lambda \in (0, 1) \quad \forall u \neq v.$$



выпукл.
горда = граф.



строго выпукл

Опр.4: Ф-ия $J(u)$ наз. сильно выпуклой, если

выполн.: $J(\lambda u + (1-\lambda)v) \leq \lambda J(u) + (1-\lambda)J(v) - \frac{\lambda(1-\lambda)}{2} \lambda^2 \lambda (1-\lambda) \|u-v\|_H^2$
 $\forall \lambda \in [0, 1], \forall u, v \in U$

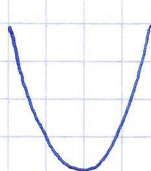
и оказ. 2-е проств
(~ ф-ла Гейн.)

$$\int - \frac{1}{2} -$$

$$\|u-v\|^k, k \geq 2 \Rightarrow \text{равном. выпукл.}$$

Сильновыпукл. ф-ии рассм. только в гильбертовых пр-вах

Пример:



$$y = x^2$$

$g(u) = \|u\|^2$ - сильно выпукл. в H

р-во:

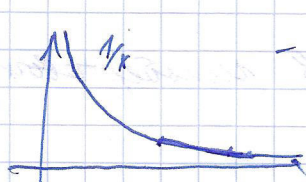
$$\|\lambda u + (1-\lambda)v\|_H^2 \equiv \lambda \|u\|_H^2 + (1-\lambda) \|v\|_H^2 - \frac{\lambda(1-\lambda)}{2} \lambda^2 \lambda (1-\lambda) \|u-v\|_H^2$$

и наз. константой сильной выпуклости,

не во всех банах, пр-ве $\mathbb{F}$ сильно выпукл. ф-ция
Гипотеза: Если в некот. банах. пр-ве обнаруж.
 сильновыпукл. пр-во, то это пр-во - гильбертово,
 т.е. можно ввести скал. произв $\rightarrow$ норма

Если ф-ия дифференц. произв. удовл-ят. лемме $\Rightarrow$ верно
 Если убрать $\Rightarrow$ пока не известно.

чубо поверя: у сильно вып. ф-ии м/у
 хордой и шар. можно впис. шар рад. $r \sim \rho(u, v)^2$.
поверю



- не сильно вып.
 шар $\sim |u-v|^2$ не вписался

$\uparrow$ ф-ия строго выпуклая,
 но не сильно выпуклая.

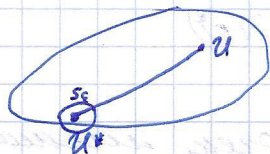
~~Теорема 1~~: ~~Всегда ф-ия не~~

Теорема 1 (о локальном минимуме) :

Если ф-ия $f(u)$ выпуклая на выпуклом мн-ве $U \Rightarrow$

$\forall$ точка лок. минимума на U будет точкой
 глобального минимума

Д-во: Пусть u_* - точка локального минимума.
 $\Rightarrow$ по оп $\exists \varepsilon$ -окрестность $O_\varepsilon(u_*) \cap U = S_\varepsilon : J(u_*) \leq J(u) \quad \forall u \in S_\varepsilon$.



u - точка $\in U$
 $[u_* u] \in U$ по оп.

$$u_* + \alpha(u - u_*) = \alpha u + (1 - \alpha)u_* \in S_\varepsilon \quad \forall \alpha \quad 0 < \alpha < \alpha_0 \leq 1$$

α - маленьк $\Rightarrow$ останется в S_ε

$$\Rightarrow J(u_*) \leq J(\alpha u + (1 - \alpha)u_*) \leq \alpha J(u) + (1 - \alpha)J(u_*)$$

$$\Rightarrow \alpha(J(u) - J(u_*)) + J(u_*)$$

$$0 \leq \alpha(J(u) - J(u_*)) \Rightarrow J(u_*) \leq J(u) \quad \forall u \in U$$

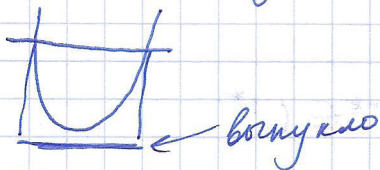
$\Rightarrow$ т. лок. мин. явл. точкой глоб. мин. з.т.р.

Теорема 2: (о мин-ве лебеля выпуклой ф-ии):

Пусть $J(u)$ - выпукла на вып. мн-ве U

$$\Rightarrow M(U) = \{u \in U : J(u) \leq J(v)\} \quad \text{-- мн-во лебеля}$$

$M(v)$ - выпукло $\forall v \in U$



Д-во : Рассм. $u, w \in M(V)$

$$J\left(\underbrace{\alpha u + (1-\alpha)w}_U\right) \leq \underbrace{\alpha}_{\geq 0} J(u) + \underbrace{(1-\alpha)}_{\geq 0} J(w) \leq J(V)$$

$\underbrace{\quad}_{=J(V)} \quad \underbrace{\quad}_{=J(V)}$

ч.т.д.

Теорема 3 (вогнутость мин-во точек минимума)

Пусть $J(u)$ - вогн. на вогн. мн-ве V

$\Rightarrow V_* = \{u \in V : J(u) = J_*(u) = \inf J(u)\}$ - вогнуто

(или пусто).

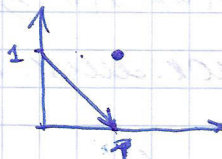
З-во:

$V_* = \{u \in V : J(u) \leq J_*\}$ - мн-во точек, т.к. =

$J(u) = J_*$ (меньше
та больше
не может)

$\Rightarrow$ м.т.2 $\Rightarrow$ вогнуто

"пусто":



Теорема 4: Если $J(u)$ - ~~строгая~~ строго вогнутая, то

V_* - либо $\emptyset$, либо $V_* = \{u_*\}$ - единств. точка минимума

Если $J(u)$ - сильно вогнута. $\Rightarrow$ — 1 —

З-во

Пусть $V_* \neq \emptyset$ и $u^*, v^* \in V_*$

$$J_* \in J(\alpha u_* + (1-\alpha) v_*) \leq \alpha \underbrace{J(u_*)}_{=J_*} + (1-\alpha) \underbrace{J(v_*)}_{=J_*} = J_*$$

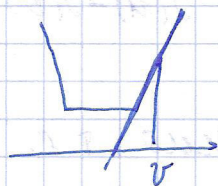
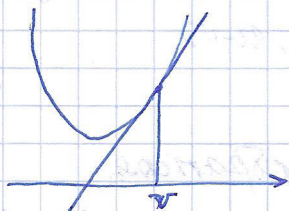
$\Rightarrow$ всегда $\Rightarrow$ равенство!

Если $u_* \neq v_*$, $\lambda \in (0, 1)$ то можно показать, г.к. ф-ция строго выпуклая $\Rightarrow$ противоречие $\Rightarrow u_* = v_*$.

! Теорема 5 (теорема о касательной плоскости) ч.т.д.

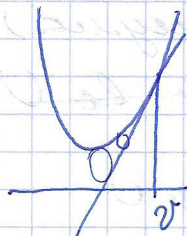
$\exists J(u)$ - вып. ф-ция на выпукл. мн-ве U и

$\exists J'(v), v \in U$. Тогда $J(u) \geq J(v) + \langle J'(v), u-v \rangle$
 $\forall u \in U$



Теорема 6: $J(u)$ - сильно выпукл. на вып. мн-ве U

и $\exists J'(v), v \in U \in \mathbb{H}$ Тогда $J(u) \geq J(v) + \langle J'(v), u-v \rangle + \frac{\lambda}{2} \|u-v\|^2$
 где λ - конст. сильной выпуклости, вкл. у определено.



Д-во (обе теор. сразу): при $\lambda = 0$ T.6 $\rightarrow$ T.5
 г.-и T.6 $\forall \lambda \geq 0$

Вспомог. определением сильной выпуклости:
 переим. снр.

$$\frac{1}{2} \alpha \alpha (1-\alpha) \|u-v\|^2 \leq \alpha [J(u) - J(v)] + \underbrace{J(v) - J(v + \alpha(u-v))}_{\text{пр. производной}} = \alpha (J(u) - J(v)) - \langle J'(v), \underbrace{\alpha(u-v)}_{\text{и.к.}} \rangle = \bar{\phi}(\alpha) \quad \forall \alpha \in [0, 1]$$

$$\textcircled{2} \quad \frac{1}{2} \alpha \|u-v\|^2 (1-\alpha) \leq J(u) - J(v) - \langle J'(v), u-v \rangle - \underbrace{\left(\frac{\bar{\phi}(\alpha)}{\alpha} \right)}_{\alpha \rightarrow 0} \quad \forall \alpha \in [0, 1]$$

$$\alpha \rightarrow 0 \Rightarrow \frac{1}{2} \alpha \|u-v\|^2 \leq J(u) - J(v) - \langle J'(v), u-v \rangle.$$

н.т.г.

эта теор. обратима, т.е. верно обратное.

Л.7: ~~$J(u)$ - сильно вып. на вып. мн-ве $U \Rightarrow J(u) \in C^1(U)$~~

и кер-во выполн. $\forall u, v \in U$.

Тогда $J(u)$ - сильно вып. (или выпукла, если $\lambda=0$)

Без док-ва.

Теорема 8: (необх. условие минимума):

~~Пусть $J(u)$ - выпукла на вып. мн-ве U ,~~

~~пусть $U_* \neq \emptyset$~~
 мн-во точек минимума на выпукл. мн-ве U

Пусть $J(u)$ - ф-ция, U_* - точка лок. минимума,

$\exists J'(u_*)$. Тогда ~~выполн.~~ $\langle J'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$

(*)

Д-во:

По опр. лок. минимума: $J(u_*) \leq J(u) \quad \forall u \in S_\varepsilon = O_\varepsilon(u_*) \cap U$

$$\forall u \in U : u_* \Rightarrow u_* + \alpha(u - u_*) \in S_\varepsilon$$

$$J(u_*) \leq J(u_* + \alpha(u - u_*)) = J(\alpha u + (1-\alpha)u_*) \quad \text{при всех достат. малых } \alpha$$

$$0 \leq J(\alpha u + (1-\alpha)u_*) - J(u_*) \stackrel{\text{прив}}{=} \\ = \langle J'(u_*), \alpha(u - u_*) \rangle + o(\alpha) \quad \forall \alpha: 0 < \alpha \leq \alpha_1 \leq 1$$

$$\textcircled{\alpha} \quad 0 \leq \langle J'(u_*), (u - u_*) \rangle + \underbrace{\left(\frac{o(\alpha)}{\alpha} \right)}_{\downarrow 0} \quad \forall \alpha \in (0, \alpha_1)$$

н.м.г.

Пример: $y = x, x \in [0, 1]; y' = 1$



мин. достигается.

$$J(u - 0) = u \geq 0$$

Прив. в точке минимума $\neq 0$!
 точка на границе, а там. прив. не обяз. = 0 !

З-д: $u_* \in \inf U \Rightarrow J'(u_*) = 0$
 внутр. точка мин-ва U

З-д

Замб: Если $u_* \in \text{int } U$, то (*) $\Rightarrow J'(u_*) = 0$

$\forall h: u = u_* + \delta h \in U$ при $\forall \delta: 0 < \delta < \delta_0$ h -направление

(*) $\Rightarrow \langle J'(u_*), \delta h \rangle \geq 0 \quad \forall \delta: 0 < \delta < \delta_0$

(S): $\langle J'(u_*), h \rangle \geq 0$

возьмем $h = -J'(u_*) \neq 0$ предположим

$\Rightarrow - \|J'(u_*)\| \geq 0$

противореч.

$\Rightarrow J'(u_*) = 0$

или

прям. по направлению $e: \|e\| = 1$

$\frac{dJ}{de} = \lim_{t \rightarrow 0} \frac{J(u+te) - J(u)}{t}, \text{ если } J$
 $= \langle J'(u), e \rangle$

у нас: $\langle J'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0$

$\langle J'(u_*), \frac{u - u_*}{\|u - u_*\|} \rangle \geq 0$

$\Rightarrow$ у нас и есть прям. по направлению

25.10.2006.

логичн $\Rightarrow$ необх. услови. $\langle J'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$
(1)

Теорема 1 (критерий ^{опт.} _{малости}) U - выпукл. мн-во,

пусть $J(u)$ - выпукл. ф-ция $\in C^2(U)$, пусть $U_* \neq \emptyset$.

т. $u_* \in U$,

тогда $u_* \in U_* \Leftrightarrow (1)$

До-во: $\Rightarrow$ очев. (см. пред. лекц.)

$u_* \in U_* \Rightarrow (1)$

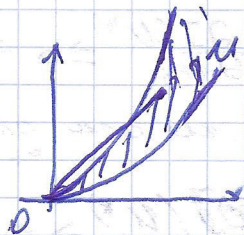
$\Leftarrow (1) \Rightarrow u_* \in U_*$

по теор. о крив. мн-ств $J(u) \geq J(u_*) + \langle J'(u_*), u - u_* \rangle$
(привели к т. u_* как кр. мн-ство)
ф-ция выпукл.

$\Rightarrow J(u) \geq J(u_*) \Rightarrow u_*$ - точка глоб. минимума.
 $\forall u$ н.т.д.

$\geq 0 \quad \forall u \in U$

недостатки: выпукл. мн-во U ,
выпукл. ф-ция $J(u)$.



$\leftarrow$ мн-во U - не выпуклое.

не во всех направлениях явл.
фокусированным для J .

(нет одной линии не сходящейся)

61 т.к. когда выпуклости нет - плохо.

пер-во (1) как. вариационное неравенство.
на месте проув. - может быть оператор

$$\langle A(u_*), u - u_* \rangle_H \geq 0 \quad \forall u \in V$$

в у нас на месте A стоит градиент
какой-то ф-ции.

Покажем, что на самом деле в (1)
стоит равенство (пер-во равно нулю).

Пр: $J(u)$ - мод. ф-ция.

$u \in U = E_+^n = \{ (u^1, \dots, u^n) = u \geq 0 \}$ - все коорр. ≥ 0

(1) $\Leftrightarrow$ системе ур-ий: $U_*^i \frac{\partial J(u_*)}{\partial u^i} = 0, i = \overline{1, n}$



1) $u_* \in \text{int } E_+^2$ (внутр.)

$$\Rightarrow J'(u_*) = 0 \Rightarrow (1)$$

2) $u_*^2 = 0$

$\Rightarrow$ по т. Ферме $\frac{\partial J(u_*)}{\partial u^2} = 0 \Rightarrow (1)$
(внутр. проув. по оси ox)

3) $u_*^1 = 0 \Rightarrow \frac{\partial J(u_*)}{\partial u^1} \geq 0$

(по всем направлениям)

4) $u_*^1 = u_*^2 = 0$

$$\Rightarrow 0 + 0 = 0 \Rightarrow (1)$$

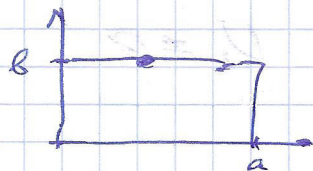
$\Rightarrow (2)$

для $n \geq 2$ — аналогично.

Ч.т.д.

Задача 10/3:

$$T(u) \rightarrow \inf \quad u \in U = \{ \alpha_i \leq u \leq \beta_i, i = \overline{1, n} \}$$



В общем случае тогда

~~(1) $\Rightarrow$ проверка по касат. направлению, где граница задана~~

$$(3) \Rightarrow \begin{cases} u_* \in \text{int } U \rightarrow T(u_*) = 0 \\ u_* \in \text{гран.} \Rightarrow \begin{cases} \text{принадлежность функции} \\ \text{(ур-ции)} \\ \text{прим. по касат. направлению} \end{cases} \end{cases}$$

в конкретном случае получили n ур-ний
(без острого, ...)

Условие оптимальности для
квадратичного функционала.

$$J(u) = \|Au - f\|^2, \quad A \in \mathcal{L}(H \rightarrow F), \quad f \in F.$$

↑ ↑
линейн. пр-во

пусть $u \in U$ - выпукл. мн-во, $U_* \neq \emptyset$.

$\Rightarrow$ справедливо (1)

$$\{ J'(u) = 2A^*(Au - f) \}$$

$$\Rightarrow \langle A^*(Au_* - f), u - u_* \rangle_H \geq 0$$

$$A^* \in \mathcal{L}^*(F \rightarrow H)$$

Наоборот: Если u_* удовл. $\uparrow \Rightarrow u_* \in U_*$, т.к. $J(u)$ выпукл.

В случае терминальн. функционала

$$J(u) = 2B^T(t) \psi(t, \epsilon)$$

↑
шаг

$$Au = x(t; u)$$

$$H = L_2^2[t_0; T], \quad F = E^n$$

$$\text{Тогда (1)} \Rightarrow \langle B^T(t) \psi(t, \epsilon), u(t) - u_*(t) \rangle_{L_2[t_0, T]} \geq 0$$

$\forall u \in U \subseteq L_2^2$

Задача (P3) - II - для миним. функционала с
задачей о нечетве сферике:

$$J(u) = \Psi(t, l, c); \quad \int_0^T \Psi(t, l, c) [u(t) - u_*(t)] dt \geq 0$$

Задача:

$$J(u) = \frac{1}{2} \langle Au, u \rangle - \langle f, u \rangle \quad (\text{функционал Рунса})$$

$$A^* = A > 0$$

$\Rightarrow J(u)$ - выпукл., $J'(u) = Au - f$; - проверить

$$u \in H \quad J'(u_*) = 0 \Rightarrow Au_* - f = 0$$

$$\Downarrow$$

$$J(u) \rightarrow \inf_H$$

Теорема Вейерштрасса для сильно выпуклых
ф-ий.

Теорема: U - выпукл., замкн. лк-во $u \in U$
(не обяза. ограниченное!!!)

$J(u)$ - сильно выпуклая, ^{полу}непрер. ^{сильно} по норме $\|\cdot\|$ (или по)

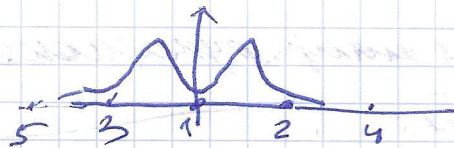
$\Rightarrow 1) J_* > -\infty, U_* \neq \emptyset$ и $U_* = \{u_*\}$ - ^{сост. из} единств. ^{точек}

2) $\forall$ ^{минимизир.} послед. $\{u_k\}$: $J(u_k) \rightarrow J(u_*)$

$$\frac{1}{2} \alpha \|u_k - u_*\|^2 \leq J(u_k) - J(u_*) \quad \parallel J_*$$

т.е. сама послед. u_k сл к u_* !

Пр :



для $J(u_k) \rightarrow 0$
 $\{u_k\}$ расходится

D-во

J -и при доп. ограничении
 $J \exists J'(u)$ в какой-нибудь точке $u \in U$
 (не обяз. условие).

$M(v) = \{u \in U : J(u) \leq J(v)\}$ - мн-во Лебега

1) $M(v)$ - выпуклое (теор. 2 : мн-во Лебега, выпукло и вып. ф-ии)

2). $M(v)$ - огранич. ||·||

~~и $J(u) \geq J(v) + \langle J'(v), u-v \rangle$~~

~~$0 \leq J(v) - J(u) \leq - \langle J'(v), u-v \rangle \leq \|J'(v)\| \cdot \|u-v\|$~~

~~$\left\{ \begin{array}{l} J(u) \geq J(v) + \langle J'(v), u-v \rangle \\ J(v) - J(u) \leq \dots \end{array} \right\}$~~

~~$\langle J'(v), u-v \rangle \leq \|J'(v)\| \|u-v\|$~~

ф-ия сильно выпукла

$$J(u) \geq J(v) + \langle J'(v), u-v \rangle + \frac{1}{2} \alpha \|u-v\|^2.$$

по теор. о касат. гр. только выпукл. ф-ции.

$$\frac{1}{2} \|u-v\|^2 \leq \underbrace{J(u) - J(v)}_{\leq 0} + \langle J'(v), v-u \rangle \leq$$

пер-во К-Б

$$\leq 0 + \|J'(v)\| \|u-v\|$$

$$\Rightarrow \frac{1}{2} \|u-v\| \leq \underbrace{\|J'(v)\|}_{\text{фикс.}} \quad \forall u \in M(v)$$

$\Rightarrow M(u)$ полно в шар радиуса $\|u-v\|$
 $\Rightarrow$ ограничен.

2) замкнутость

$\forall \{u_k\} \in U, \{u_k\} \xrightarrow{\|\cdot\|} u \in H; \underbrace{u \in M(v)}_{\text{г-н}}$
 проверим $\xrightarrow{\quad\quad\quad}$
 $u \in U$; т.к. U -замкн. мн-во

$$J(u_k) \leq J(v), \quad k=1,2,\dots$$

$$\lim_{k \rightarrow \infty}$$

В силу поукр. следы

$$J(u) = \lim_{k \rightarrow \infty} J(u_k) \leq J(v) \Rightarrow J(u) \leq J(v)$$

$\Rightarrow M(v)$ — выпукло, замкнуто, ограничено

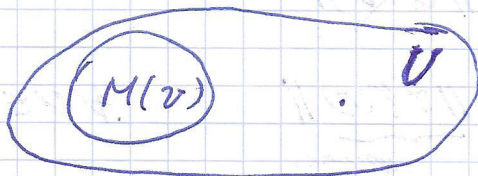
Бурбаки?

$\Rightarrow$ слаб. компактность

$$J(u) \rightarrow \inf, u \in V \Leftrightarrow \begin{matrix} \text{заг.} \\ \text{минимизация} \end{matrix} J(u) \rightarrow \inf, u \in M(v)$$

суб.

$$\text{если } u \in M(v) \Rightarrow J(u) \geq J(v)$$



$$\text{на контуре } M(v) \quad J(u) = J(v)$$

$$\text{а к заг } J(u) \rightarrow \inf, u \in M(v)$$

примен. слабый вариант теор. Вейерштр.

(воп.)

$$1) J_* > -\infty$$

$$2) U_* \neq \emptyset$$

Сильно выпуклая ф-ция $\Rightarrow$ строго выпукл.

$$\Rightarrow U_* = \{u_*\} \text{ — сос. } u! \text{ точка.}$$

ф-ция 1-го порядка теор.

ф-ция 2-го

по ф.о кр. н.с.м

$$\frac{1}{2} \alpha \|u - u_*\|^2 \leq J(u) - J(u_*) - \langle J'(u_*), u - u_* \rangle \leq$$

$\underbrace{\geq 0}_{\substack{\forall u \in U \\ \text{т.к. (1)}}}$

$$\leq J(u) - J(u_*) + 0 \quad \forall u \in V$$

$$\Rightarrow \{u = u_*\} \Rightarrow \frac{1}{2} \alpha \|u_* - u_*\|^2 \leq J(u_*) - J(u_*)$$

пош. пункт взяли $u = u_*$, т.е. предполож. $J(u_*)$
 — это не обну. Вклинне — р-во без исполн.
 этого предположения.

ч. т. д.

По сравн. с предудущ. теор. Вейерштр., здесь
 от ф-ции требуется куда больше, чем раньше,
 зато от мн-ва треб. куда меньше, чем
 раньше

(от м- не треб. отражи !!!)

и н.б. всем пространствам! $V = H$)

$$J(u) = u^p, \quad p \in \mathbb{R}$$

где сильно выпукл.?!
 — Вспом. не эту.

Критерии выпуклости и сильной выпуклости.

I критерий: Теорема 1

Пусть U - выпукл. множество из H -

$J(u) \in C^1(U) \Rightarrow J(u)$ выпукла $\Leftrightarrow$

$$\langle \underset{\text{линейная форма}}{J'(u) - J'(v)}, u - v \rangle_H \geq 0 \quad \forall u, v \in U \quad \underline{(1)}$$

$J(u)$ - сильно вып. $\Leftrightarrow \langle J'(u) - J'(v), u - v \rangle_H \geq \mu \|u - v\|^2$

$$\forall u, v \in U \quad \mu = \text{const} > 0 \quad \underline{(2)}$$

Теорема 2 (II критерий)

Пусть U - выпукл. мн-во из H , $\text{int } U \neq \emptyset$,

$J(u) \in C^2(U)$. Тогда

$J(u)$ - выпукла $\Leftrightarrow \langle \underset{\substack{\text{2-е производная}}}{J''(u)} h, h \rangle_H \geq 0 \quad \forall u \in U, \forall h \in H$
направл. $\underline{(3)}$

$J(u)$ - сильно вып. $\Leftrightarrow \langle J''(u) h, h \rangle_H \geq \mu \|h\|^2 \quad \forall u \in U, \forall h \in H$
 $\mu = \text{const} > 0 \quad \underline{(4)}$

(1) эквив. монотонность $J'(u)$: $(f(x) - f(y))(x - y) \geq 0$
- стр. монотонное

(2) сильная монотонность

(3) ~~критерий сильной~~

квадр. форме не отрицательна $\forall$ фнк u ← матрица

(4) полнотн. определенность. критерий
Сильвестра

1.11.2006. Лекция N.

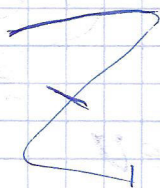
D - во 1ой теореме (это можно списывать)

$$\begin{aligned} \Rightarrow J(u) &\geq J(v) + \langle J'(v), u-v \rangle + \frac{1}{2} \alpha \|u-v\|^2 \\ &+ J(v) \geq J(u) + \langle J'(u), v-u \rangle + \frac{1}{2} \alpha \|u-v\|^2 \end{aligned}$$

(по т.о касат. не сдв.)

$$0 \geq \langle J'(u) - J'(v), v-u \rangle + \alpha \|u-v\|^2$$

$$\mu = \lambda \Rightarrow g\text{-но}$$



⇐ Пусть ρ некот. ф-ция $J(u) \in C^1(V)$ выполн. (2)

$$\alpha J(u) + (1-\alpha) J(v) - J(\alpha u + (1-\alpha)v) \geq \frac{1}{2} \alpha \|u-v\|^2 (1-\alpha)$$

каждо g -н

если g -н, то $\alpha J(u) + (1-\alpha) J(v) - J(\alpha u + (1-\alpha)v) \geq \langle J'(z_1), z_2 - z_1 \rangle$

(2) $\Rightarrow \mu \|z_1 - z_2\|^2$

каждо к этому привести.

так, ρ -во $\leftarrow$ можно считать

$$\begin{aligned} \lambda J(u) + (1-\lambda)J(v) &= J(\lambda u + (1-\lambda)v) = \\ &= \lambda(J(u) - J(u_\lambda)) + (1-\lambda)(J(v) - J(u_\lambda)) = \end{aligned}$$

$$= \left\{ \begin{array}{l} \text{ф-но конвек.} \\ \text{выражений: } J(a) - J(b) = \int_0^1 \underbrace{J'(b + t(b-a))}_{b+tl}, \underbrace{a-b}_{\frac{1}{\lambda}} > dt \end{array} \right\} =$$

$$\begin{aligned} &= \lambda \int_0^1 J'(u_\lambda + t(u-u_\lambda)), \underbrace{u-u_\lambda}_{(1-\lambda)(u-v)} > dt + (1-\lambda) \int_0^1 J'(u_\lambda + t(v-u_\lambda)), \underbrace{v-u_\lambda}_{-\lambda(u-v)} > dt = \\ &= \left\{ \begin{array}{l} u-u_\lambda = (1-\lambda)(u-v) \\ v-u_\lambda = -\lambda(u-v) \end{array} \right\} = \end{aligned}$$

$$= \lambda(1-\lambda) \int_0^1 \underbrace{J'(u_\lambda + t(u-u_\lambda))}_{z_1} - \underbrace{J'(u_\lambda + t(v-u_\lambda))}_{z_2}, u-v > dt =$$

$$= \left\{ \begin{array}{l} z_1 - z_2 = t(u-v) \\ \Rightarrow u-v = \frac{1}{t}(z_1 - z_2) \\ z_1, z_2 \in V \end{array} \right\} = \lambda(1-\lambda) \int_0^1 J'(z_1) - J'(z_2), \frac{1}{t}(z_1 - z_2) > dt =$$

$$\begin{aligned} (2) \quad &= \lambda(1-\lambda) \int_0^1 \frac{1}{t} \mu \underbrace{\|z_1 - z_2\|^2}_{t(u-v)} dt = \lambda(1-\lambda) \left(\int_0^1 t \mu \|u-v\|^2 dt \right) = \\ &\quad \frac{1}{2} \quad \left(\frac{\mu}{2} = \mathcal{L} \right) \end{aligned}$$

$$= \frac{\lambda(1-\lambda)\mu}{2} \|u-v\|_2, \quad \forall u, v \in V$$

$\Rightarrow$ ф-ли одн роста.
(одно)

т.м.г.

$\Rightarrow$ вып. ф-ли имеет проп. кр. (сильно) локаль
распл.

Теорема 2 (2^й критерий вып. и слабо вып.)

Пусть V - вып. лм-во из H (у нильд. права), $\text{int } U \neq \emptyset$
 $\gamma(u) \in C^2(U)$

$$\gamma(u) - \text{вып} \Leftrightarrow \langle \gamma''(u)h, h \rangle \geq 0 \|h\|^2 \quad (3) \quad \forall u \in U, \forall h \in H$$

$$\gamma(u) - \text{сильно вып} \Leftrightarrow \langle \gamma''(u)h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2 \quad (4)$$

будем р-ть только по (4), т.к. (3) - это (4) при $\mu=0$.



$$1) u \in \text{int } U$$

$$\forall h \in H \quad u + \varepsilon h \in U \quad \forall \varepsilon: 0 \leq \varepsilon \leq \varepsilon(h)$$

ф-ция сильновыпукл. $\Rightarrow$ представ. в (2).

$$\Rightarrow \langle \gamma'(u + \varepsilon h) - \gamma'(u), \varepsilon h \rangle \geq \mu \|\varepsilon h\|^2$$

{ ф-ла конечн. приращ-ий для скал. произв. }
 (точно для оператора не верно)

$$\langle \gamma''(u + \theta \varepsilon h) \varepsilon h, \varepsilon h \rangle \geq \mu \varepsilon^2 \|h\|^2$$

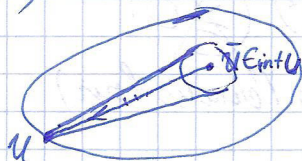
$$\langle \gamma''(u + \theta \varepsilon h) h, h \rangle \varepsilon^2 \geq \mu \varepsilon^2 \|h\|^2 \quad \varepsilon > 0$$

$$\langle \gamma''(u + \theta \varepsilon h) h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2$$

$$\varepsilon \rightarrow 0+0; \quad \gamma \in C^2 \Rightarrow \langle \gamma''(u) h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2$$

$$2) u \in \text{Gr } U \text{ (граница)}$$

где вып. лм-ва



конус
всех лучей, кроме
конца

а на прямой $[u, \bar{u}]$ посыл $u_k \in \text{int } U$.

$$\forall u'' \in C^2 \quad \langle T''(u_k) h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2 \quad \forall k=1,2,\dots$$

$$\Rightarrow \langle u''(u) h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2. \quad \text{ч.т.д.}$$

выпуклость в док-ве важна! (Следствие
и-ф-б-ой выпукл. точек $\Rightarrow \exists u_k$...

($\Leftarrow$) Пусть $T(u) \in C^1(U)$ и выполн. (4). Докажем, что $T(u)$ - сильно выпукл.

$$\langle T'(u) - T'(v), u - v \rangle = \left\{ \begin{array}{l} \text{теор. о среднем} \\ \text{для вектор. функц.} \end{array} \right\} =$$

$$\langle \underbrace{T''(v + \theta(u-v))}_{\tilde{u}} (\underbrace{u-v}_{=h}), \underbrace{u-v}_{=h} \rangle \stackrel{(4)}{\geq} \mu \|u-v\|^2$$

$$\Rightarrow \text{из (4) выполн. (2)} \Rightarrow T(u) \text{ - сильно выпукл.} \quad \forall u, v \in U$$

Вдостат. им-во U может и не иметь внутр. точек.

Пример:

$$T(u) = x^2 y^2, \quad u = (x, y).$$

$$U = \{ (x, y) \in E^2 : y = 0 \}$$

$$T''(u) = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & -2 \end{pmatrix}$$

$$\langle T''(u) h, h \rangle = (h^1)^2 - (h^2)^2 \quad (\neq 0)$$

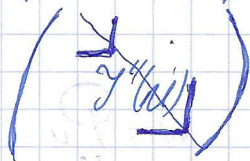
Но $T(u)|_U = x^2$ - вып (сильно вып.). Дело в том, что $\text{int } U = \emptyset$

Если $H = E^n$

Пусть $J(u) \in C^2(E^n)$ и выполн. усл. (3), т.е.

$\langle J''(u)h, h \rangle \geq 0$ - квадр. ф., котрис, полож.-опр.
 $\forall h \in E^n$

критерий котрис. определенности оператора



$\langle Ax, x \rangle \geq 0 \quad \forall x \in E^n \Leftrightarrow$

все миноры, симметричны
 относ. главной диагонали,
 неотрицательно.

если (4), т.е. $\langle J''(u)h, h \rangle \geq 0 \quad \forall h \in E^n \Leftrightarrow$

$\Leftrightarrow \langle J''(u)h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2$

$\inf_{\|h\|=1} \langle J''(u)h, h \rangle = \mu > 0 \Leftrightarrow \langle J''(u) \frac{h}{\|h\|}, \frac{h}{\|h\|} \rangle \geq \mu > 0$

крит. Сильвестра: все главн. упр. миноры
 положительны



$J(u) = u^T P, P \in \mathbb{R}$

Заг: $J(u) = ax^2 + bxy + cy^2 + dz^2$ Определить a, b, c, d ,
 когда $J(u)$ - вып., сильно вып.
 в E^n
 кватр. минор, ...

Проекция точки на множества и её св-ва.

Опр: U - мн-во $u \in H$, т. $u \in H$. Скажем, что
т. $w \in U$ явл. проекцией т. точки u , если

$$\|w - u\| = \inf_{v \in U} \|v - u\| = \rho(u, U)$$

$$w = P_U u$$



ближ. точек м.б. много



окр-сть

$\forall w \in \text{окр.}$ явл. проекцией
т. u (сильно)
окр-сть



2 точки
проекции

св-ва:

Теор 1.3: U - выпуклое, замкнутое ^{мн-во} $u \in H$

$\Rightarrow \forall t. u \in H \exists!$ проекция т. u
 $P_U u$

Д-во: Рассл. $g(v) = \|v - u\|_H^2$

u - фиксир.

- сильно выпукл. на H

$$g(v) \rightarrow \inf_{u \in U}$$

в силу т. Вейерштрасса для сильно вып. ф-ции $\inf$ достигается!

т.е. $\exists w: g(w) = \inf_{v \in U} g(v)$

$$\Rightarrow \|w - u\|^2 \leq \|v - u\|^2 \quad \forall v \in U \quad \text{т.т.д.}$$

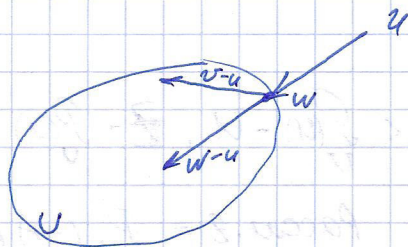
Теорема 2: (характерист. ф-ва проекции):

пусть U - вып., замкн. мн-во в H

$$w \text{ есть } P_U u \iff \langle w - u, v - w \rangle_H \geq 0 \quad \forall v \in U$$



в теор. говорится,
что угол $\leq 90^\circ$



Д-во: Рассл. $g(v) = \|v - u\|_H^2$ - вып., дифференц.

$$w = P_U u \quad w - \text{т.м.н. } g(u)$$

$$g'(u) = 2(v - u) \\ g'(w) = 2(w - u)$$

Воспользу. критерием оптимальности

$$\Rightarrow \langle g'(w), v - w \rangle \geq 0 \quad \forall v \in U$$

$$\Leftrightarrow 2 \langle w - u, v - w \rangle \geq 0$$

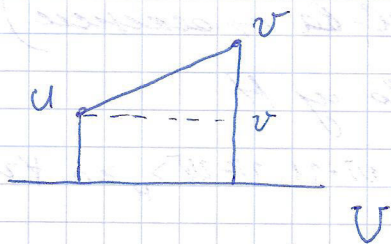
Теор. 3: Оператор проектирования (проектор)

удовл. усл. Минимизации с константой 1

U - вып., замкн. мн. H .

$$\|P_U(u) - P_U(v)\| \leq \|u - v\| \quad \forall u, v \in U.$$

До-во:



(но строгого смысла
не будет).

$$\langle P_U(u) - u, z - P_U(u) \rangle \geq 0 \quad \forall z \in U$$

$$\text{Рассм. } z = P_U(v) \in U$$

$$\langle P_U(u) - u, P_U(v) - P_U(u) \rangle \geq 0 \quad \forall u, v$$

Умн-
равноправно $\Rightarrow$ не можем
линейно

$$\oplus \langle P_U(v) - v, P_U(u) - P_U(v) \rangle \geq 0$$

$$\langle \underbrace{P_U(u) - P_U(v)}_{\text{не } 0} - u + v, \underbrace{P_U(v) - P_U(u)}_{\text{не } 0} \rangle \geq 0$$

$$\|P_U(u) - P_U(v)\|^2 \leq \langle P_U(u) - P_U(v), u - v \rangle \leq$$

$$\leq \underbrace{\|P_U(u) - P_U(v)\|}_{\neq 0} \|u - v\|$$

$= 0 \Rightarrow$ "люб"
вып. мн.

$$\Rightarrow \|P_U(u) - P_U(v)\| \leq \|u - v\|.$$

т.е. г.

8.11.2006

Теорема 4:

Пусть U - вып. замкн. мн-во, $J(u)$ - вып. $u \in C^2(U)$,
 $U_* \neq \emptyset$.

Тогда $u_* \in U_* \Leftrightarrow u_* = P_U(u_* - \lambda J'(u_*)) \quad \forall \lambda > 0$

Д-во: из критерия оптимальности:

$$u_* \in U_* \Leftrightarrow \langle J'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$$

$$\stackrel{\uparrow}{\Leftrightarrow} \langle \lambda J'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U \quad \forall \lambda > 0$$

$$\Rightarrow \langle \frac{u_*}{w} - \underbrace{(u_* - \lambda J'(u_*))}_u, \frac{u - u_*}{w} \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$$

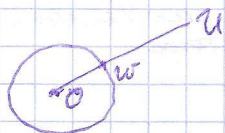
$$\text{из ТЗ } w = P_U(u) \Leftrightarrow \langle w - u, v - w \rangle \geq 0 \quad \forall v \in U$$

$$\Rightarrow u_* \in U_* \Leftrightarrow w = u_* = P_U(u) = P_U(u_* - \lambda J'(u_*))$$

ч.т.д.

Примеры

① шар $U = \{u \in \mathbb{R}^n : \|u\| \leq R\}$



$$\Rightarrow w = P_U(u) = \begin{cases} \frac{u}{\|u\|} R, & u \notin U \\ u, & u \in U \end{cases}$$

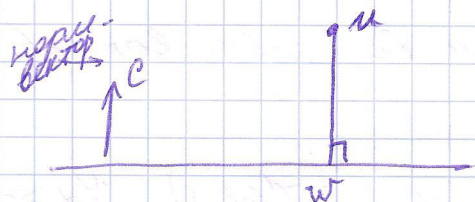
Проверим по (по критерию)

$$\langle w - u, v - w \rangle = \langle \frac{u}{\|u\|} R - u, v - \frac{u}{\|u\|} R \rangle =$$

$$= \frac{\|u\| - R}{\|u\|} (\|u\| R - \langle u, v \rangle) \geq 0$$

$$\text{т.к. } \langle u, v \rangle \leq \|u\| \|v\| \leq R \|u\|$$

$$② U = \Gamma = \{ u \in V : \langle c, u \rangle = \delta \} \quad c \neq 0$$



$\langle c, u \rangle = \delta$ — гиперпл-сть

в шлоб. пр-в w — блж. т.

$\bar{c} \parallel u^{\perp}$ (нормальность)

$$\Rightarrow w = u + \lambda c$$

$$\langle c, w \rangle = \delta$$

$$w = u + \frac{\delta - \langle c, u \rangle}{\|c\|^2} c$$

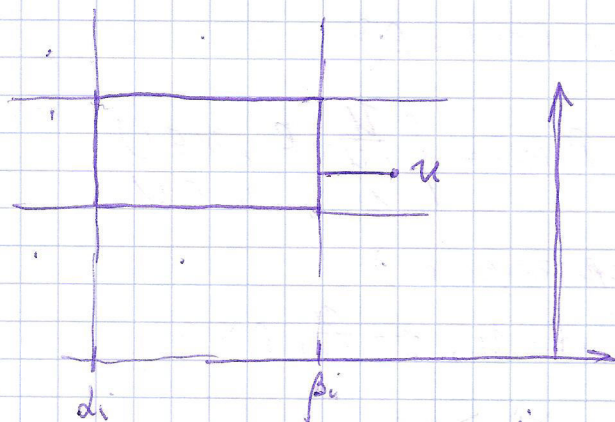
— проверить $\delta/3$

$R=0$ (для гиперпл-сти всегда).

③ параллелепипед

$$U = \{ u = (u^1 \dots u^n) : \alpha_i \leq u^i \leq \beta_i, i = \overline{1, n} \}$$

α_i, β_i — могут не быть конечными.



$u \notin \text{внутр}$
(она сама — предельная)

сферам коор?

$$w_i = \begin{cases} \alpha_i, & \text{если } u_i^* < \alpha_i \\ \beta_i, & \text{если } u_i^* > \beta_i \\ u_i, & \text{если } \alpha_i \leq u_i \leq \beta_i \end{cases}$$

$$i = \overline{1, n}$$

каждый провер в n-мерн. симп-простр. нпр-во

$$w = p_0(u) \Leftrightarrow \langle w - u, v - u \rangle \geq 0 \quad \forall v \in U$$

$$(w^i - u^i)(v^i - w^i) \geq 0$$

dann $w^c = d_i \Rightarrow u^c > d_i$
 $\quad \quad \quad n^c > d_i \quad \Rightarrow " + "$

~~и так сразу провер~~ $w = p_i \Rightarrow ' - " - "$

$$w^i = v^i \Rightarrow = 0$$

$$\sum_{i=1}^n \Rightarrow \langle w-u, v-w \rangle \geq 0 \quad \text{wz.}$$

④ $U = \{u = u(t) \in L_2^k[0, T] : \alpha_i(t) \leq u^i(t) \leq \beta_i(t), i = \overline{1, k}\}$
- универс. нр. в

$$w^i(t) = \begin{cases} \alpha_i(t), & \text{case } u^i(t) < \alpha_i(t) \\ \beta_i(t), & \text{case } u^i(t) > \beta_i(t) \\ u^i(t), & \alpha_i(t) \leq u^i(t) \leq \beta_i(t) \end{cases} \quad i = \overline{1, n}$$

$$(w^{(i)}(t) - u^{(i)}(t)) (v^{(i)}(t) - w^{(i)}(t)) \geq 0 \quad \text{for } t \in [0, T], i = 1, 2$$

Теперь $\int_0^t -'' - '' - dt \geq 0$, т.к. координаты
орбит ≥ 0

$$\Rightarrow \langle w-u, v-w \rangle \geq 0 \quad \forall v \in U$$

есть еще пара мн-в, где явно видна проекция

81) конд. раз надо решить зад $g(v) = \|v - u\|_2^2 \rightarrow \inf, v \in V$
на V от, замкн. V

Пример, когда канонич. порядок приводит к
 огром. ошибкам: то, что верно в конечномерн.
 пр-вах не всегда верно в ∞ -мерн. (пр. тестостерон)

Гильбертов кубик (булж.)

ℓ_2 : Σ квадр. коорд - конечн

ℓ_2 $U = \{u = (u^1, \dots, u^n, \dots) \in \ell_2 : |u^n| \leq \frac{1}{n}, n=1,2,\dots\}$
 - гильбертов кубик.

U - 1) выпукло 2) ограничено $\Sigma \frac{1}{n^2}$ сч-сч 3) замкнуто
 (сч-сч $\Rightarrow$ по коорд. тоже сч-сч)

4) слабо-комп (замкн, гр)

5) Есть ли внутр. точки? нет.

$0 \notin \text{int } U$ (0 - не явл. внутр. точкой)
 $\text{int } U = \emptyset$.

Рассм. направление $e = (1, \frac{1}{2^{3/4}}, \dots, \frac{1}{n^{3/4}}, \dots) \in \ell^2$
 $\Sigma (\frac{1}{n^{3/4}})^2 = \Sigma \frac{1}{n^{3/2}}$ сч-сч

$0 + \varepsilon e \in U$? $\forall \varepsilon: 0 < \varepsilon < \varepsilon_0$
 отходим от 0 по тому направл. на e .
 Покажем, что $0 + \varepsilon e \notin U$

$\varepsilon e = (\varepsilon, \frac{\varepsilon}{2^{3/4}}, \dots, \frac{\varepsilon}{n^{3/4}}, \dots)$

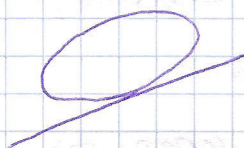
$$\frac{\varepsilon}{n^{3/4}} \leq \frac{1}{n} \quad \forall n \text{ (если } \tau \in U)$$

$$\varepsilon \leq \left(\frac{1}{n^{3/4}} \right)_{\text{const}}$$

$\Rightarrow$ вдоль направления ε можно попасть в шльб. кривой

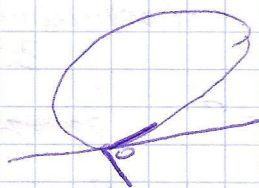
Пр 2: в n -мерн. пр-ве E^n

в n -м. трансформ. вып. лин-ва можно провести опоры



Для шльб. кривой это не верно

В U где $\tau \in D$ нельзя провести опорн. плоск
шльб. кривой



во все стороны не правили
"толчки"

Будь-ва
кривой. 2002 г. стр. 533-534
Васильев

$\Rightarrow$ принцип макс. не верно
для бесконечномерн.
пр-ва
(Пантратин) шльб. кривой

Тто, что я пожел, прекрасно. Из этого я
замечаю, что остальное, чего я не пожел,
тоже прекрасно.
восхваление Сократа (по поводу неясности
у Платона)

Метод минимизации (оптимизации)

Что пойдет не пое за ворота,
То обратно вернется опять
Словно ищет в потемках кого-то,
Но не может никак отогскасть

М. Исаковский
(«одинокое гармонь»)
Зол 22.

Что ищет гармонию? — экстремум

Почему в потемках ищет? не было обрадован
ни Вак, ни ММ
⇒ в потемках

каким методом?

научный, многошаговый
(идет за ворота, обратно)

Общие соображения

Задача: $J(u) \rightarrow \inf$, $u \in U \subseteq H$ - мин.

$u_k - u_{k+1}$

$$u_{k+1} = u_k + \lambda p_k \in H$$

$J(u_{k+1}) < J(u_k)$ - монотонный метод (монотонно и не обязательно монотонно)

1) p_k - направл. кот. не рожно выходить за пределы U
 λ - длина шага } согласовать



2) u_0 - нач. точка. Нет общих правил, как брать нач. точку (эврист. соображения - физик, хим, - помогают)

иногда не можем сказать куда ли множество и не можем ни одной точки взять (можем переборить в предположении о мин-ве U)

3) $U \neq \emptyset$? - каждый раз отдельно обсуждать

4) До каких пор продолжат - когда остановка?

тоже эврист. соображения

$(J(u_{k+1}) - J(u_k)) < \varepsilon$ можно $\|u_{k+1} - u_k\| \leq \varepsilon$
зн-е ф-ий близко точки близкие

можно: порядок 10 шагов, нет сдвига $\Rightarrow$ остановка

можем и ошибиться.

5). сходимость? надо г-ть, что для какого-то мн-ва метод сх-ся. + скорость сх-сти.

чем шире класс, в который-то лучше.
Ск-сть тщательно выбирать для какого-то
класса фр-ий

б). устойчивость (метод должен не реагир. на наши погрешности - ошибки.)

надо исслед., как метод себя ведет при погрешк.

Мы расан. мног. метр (при формиров.
($k+1$)-го приближ., получаемся только M_k .)

$\{x_k \in A(x_k, x_{k-1}, \dots)\}$ - множество

по $U_k, U_{k+1}, \dots$ — формул какой-то м.в.,
из него берем U_{k+1} .

Бывают непрер. методы, когда вместо $u_{k+1} = u_k + \Delta P_k$ надо решить какое-либо ДУ.

Градиентный метод (предназначен)

самый древн. метод после перебора

$$J(u) \rightarrow \inf, u \in H \quad (\text{на всем пр-ве иско-м!})$$

(4) минимум!

$$g'(u) \in C^1(U)$$

→ для таких задач пар. метр

$$u_{k+1} = u_k - \underbrace{\alpha_k}_{\rho_k} \underbrace{J'(u_k)}_{\rho_k}, \quad k=0,1,\dots \quad (2)$$

антиградиент. направл. - локально указ.
направл. макс. спуска / подъема ф-ции.

$$J(u+h) - J(u) = \langle J'(u), h \rangle + o(\|h\|) \quad \leftarrow \text{при малых } h \text{ устремл.}$$

$$-\|J'(u)\| \|h\| \leq \langle J'(u), h \rangle \leq \|J'(u)\| \|h\|$$

рав-во $\Leftrightarrow J'(u) \parallel h$, т.е. $h = \alpha J'(u)$

min $\Rightarrow$ движение $\leftarrow \Rightarrow$ антиградиент

{ Кемп ввел термин пределов: 1815 - 1820 гг }

как выбираю α_k (направление уже выбрали)

1) скорейший спуск: $J(u_k - t J'(u_k)) = f_k(t) \rightarrow \inf_{t>0}$
ищем f_k макс. убавно антиградиента.

нехорошо! Градиент действ. только в ближ. окрестности u_k (в далеких точках уже свои градиенты).

2) $\alpha_k = \alpha$ (постоянный шаг)

3) α_k и смотрим $J(u_{k+1}) < J(u_k)$

~~то~~ и хвостит. метод (дробление α_k)

Задан. 2 аргумента: $d_k = d$. 3)

Теорема: Пусть $U = H$; $J(u)$ - сильновогнутая,
(сх-сх) $J(u) \in C^1(H)$.

$$\|J'(u) - J'(v)\| \leq L \|u - v\| - \text{условие липшица по градиенту.}$$

$\Rightarrow$ метр $(2,3)$ сх-сл. при

$$\text{где } d_k = d \in \left(0, \frac{2\mu}{L^2}\right)$$

μ - константа сильной
вогнутости

$$\langle J'(u) - J'(v) | u - v \rangle \geq \mu \|u - v\|^2$$

$\mu > 0$

и при $\forall u_0$

сх-сл к u_* - т. мин

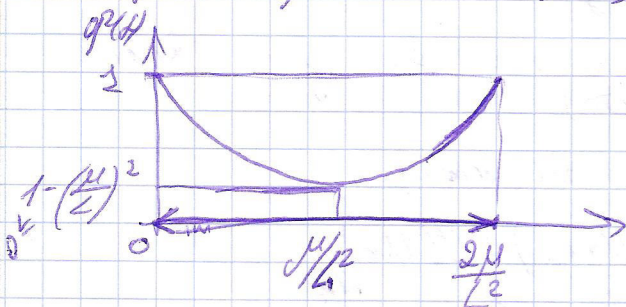
скорость сх-сх $\|u_k - u_*\| \leq q^k \|u_0 - u_*\|$

$k=0, 1, \dots$

$$q = \sqrt{1 - 2d\mu + d^2L^2} < 1$$

$$q^2 = 1 - 2d\mu + d^2L^2 = q^2(d)$$

$$\mu \leq L$$



$$\langle J'(u) - J'(v) | u - v \rangle \geq \mu \|u - v\|^2 \Rightarrow \mu \|u - v\| \leq \langle \|u - v\|^2 \rangle$$

$0 < q < 1$ (так d не может, т.к. отрезок - интервал)

$$q_* = \sqrt{1 - (\mu/L)^2}$$

$\mu = L \Rightarrow$ ск-сть наибольшая

15.11.2006.

град. метод

$J(u) \rightarrow \inf, u \in H$ во всем пр-ве

$$u_{k+1} = u_k - \alpha J'(u_k).$$

$u_* - J$ (по т. Вейерштр. для сильн. вып. ф-ции)

Введем опер: $Au = u - \alpha J'(u)$ — оператор u
($J'(u) J$)

$$\Rightarrow u_{k+1} = Au_k.$$

$$u_* = \begin{cases} Au_* = u_* - \alpha J'(u_*) \\ = 0 \end{cases}$$

Следует из-за, что A — сжимающий оператор.

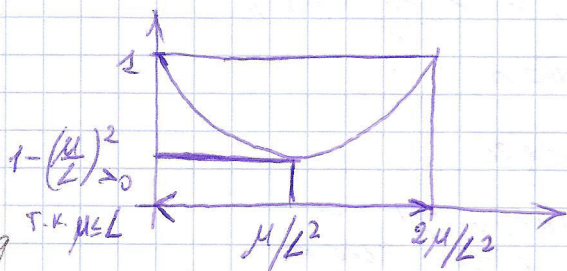
$$\begin{aligned} \|Au - Av\|^2 &= \|u - \alpha J'(u) - v + \alpha J'(v)\|^2 = \\ &= \|u - v\|^2 - 2\alpha \underbrace{\langle J'(u) - J'(v), u - v \rangle}_{\substack{\geq \mu \|u - v\|^2 \\ \text{т.к. ф-ция сильно вып.}}} + \alpha^2 \underbrace{\|J'(u) - J'(v)\|^2}_{\substack{\leq L^2 \|u - v\|^2 \\ \text{гипотезе}}} \leq \\ &\leq \|u - v\|^2 \underbrace{(1 - 2\alpha\mu + \alpha^2 L^2)}_{\varphi(\alpha)} \leq \theta^2 \|u - v\|^2 \end{aligned}$$

$$0 < \theta < 1$$

$\Rightarrow$ сжатие.

$$\Rightarrow \|Au - Av\| \leq \theta \|u - v\|$$

$\Rightarrow$ ск-ся к своей неподвижной + неподв. точка!



+ тут не пов. того, что мы имеем

$$u_k \xrightarrow{\|\cdot\|} u_*$$

$$\|u_{k+1} - u_*\| = \|A u_k - A u_*\| \leq \theta \|u_k - u_*\| \leq \theta^2 \|u_{k-1} - u_*\| \leq \dots \leq \theta^{k+1} \|u_0 - u_*\| ; \quad \theta = \rho - \text{з.к.в. в.с.м. прогр.}$$

$\Rightarrow$ метод с-с со скор. геом. прогрессии.

Если $\lambda = \frac{\mu}{L^2} \Rightarrow$ сам. лучше (но не обязательно μ , μ и L ; может только иметь значения, экспериментально).

$$J(u) = \frac{1}{2} \|Au - f\|_F^2 \quad A = \mathcal{L}(H \rightarrow F), \quad f \in F.$$

$$J'(u) = A^*(Au - f); \quad J''(u) = A^*A.$$

$$u_{k+1} = u_k - \underbrace{\lambda A^*(Au_k - f)}_{\text{градиент}}$$

$$\|J'(u) - J'(v)\| = \|A^*A(u - v)\| \leq \underbrace{\|A^*A\|}_{L} \|u - v\|$$

- уса-единица есть.

Применим 2^й критерий сильной выпуклости

$$\langle J''(u)h, h \rangle = \langle A^*Ah, h \rangle \geq \mu \|h\|^2$$

- это мы должны требовать

квадр. форм. полож. опред.

$$A^*A > 0 \Rightarrow \text{матрица собств. значений } \mu > 0$$

L - макс. собств. значение

если $K = E^n \Rightarrow L = \max \text{ c.ч.}$
 $\mu = \min \text{ c.ч.}$ A^*A

$\Rightarrow$ процесс ск-св (выбир. парам. ϵ - маленк)
 $\epsilon \in (0, \frac{\mu}{L_2})$

$J'(u) = 2B^T \Psi(t, c)$

$\underbrace{E^n, L_2^2, W_2^2}_{\text{шлюб. пр-ва}}$

градиент пох.
 $\epsilon \cdot \mu_n$ указ. направл. спуска

Достоинства и недостатки
 градиентного метода.

①

1) Обычно метод ск-св очень слабо, т.к. обычно
 q близко к 1
 $(0,999...)^n$

~~2~~ Часто ситуации $\mu \ll L \Rightarrow \mu/L$ - маленк.
 $\Rightarrow q$ близко к 1 $\Rightarrow$ тихая ск-св

Рассм. $J(u) = \frac{x^2}{10^n} + y^2 = c$
 $n=10$



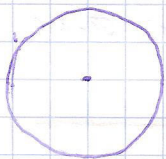
по x, y - равнонаправлен.
 градиент
 (по y - большой, по x - маленк)
 (шестк. шаг)

обратное ор-е
 шаг-в сторону макс. убавления

сделать задат. перем и эллипс $\rightarrow$ круг

$$\mu = L \Rightarrow q = 0$$

за 1 шаг спускаемся



2) с точки зрения теории: не знаем μ, L
можем действ. только на функцию

↗ Метод проекции градиента
{ не пж; метод, для какой зад., теор, +/- }

$Y(u) \rightarrow \inf, u \in U$ - вып. замкн. мн-во из H

$$\exists Y'(u) \subseteq C^1(U)$$

на вып. замкн. мн-во можно проектировать

В таких слуг. когда граф метр, т.к. можем
вылестить из графика U :

$$u_{k+1} = P_U (u_k - \alpha_k Y'(u_k)) \quad \text{— метод проекции градиента.}$$

Будем рассм $\alpha_k = \alpha$ $\forall k$

Теорема ск-сти : (—//— град. метод.)

Пусть U — вып., замкн. мн-во $u \in U$.

$\gamma(u) \in C^1(U)$, $\gamma(u)$ — сильно вып. (~~$\gamma(u) - \gamma(v) \geq L(u-v)$~~
 $\Rightarrow \mu \|u-v\|^2 \leq \langle \gamma(u) - \gamma(v), u-v \rangle$)

+ усл. Липши: $\|\gamma'(u) - \gamma'(v)\| \leq L \|u-v\|$

Тогда $\forall u_0 \in U$: $\{u_k\} \rightarrow u_*$, если $\lambda: 0 < \lambda < \frac{2\mu}{L^2}$

+ верная оценка: $\|u_k - u_*\| \leq q^k \|u_0 - u_*\|$,

$$\text{где } q = \sqrt{1 - 2\lambda\mu + \lambda^2 L^2}$$

D-во : —//—

Введем A : $Au = P_U(u - \lambda \gamma'(u))$

$u_* = Au_* = P_U(u_* - \lambda \gamma'(u_*)) \quad \forall \lambda > 0$

$u_{k+1} = Au_k$

г.-и, что A — сжимающий оператор

$$\|Au - Av\|^2 = \|P_U(u - \lambda \gamma'(u)) - P_U(v - \lambda \gamma'(v))\|^2 \leq$$

$\|P_U\| \leq 1 \leq \|u - \lambda \gamma'(u) - v + \lambda \gamma'(v)\| = \underbrace{\|u - v\|}_{\text{сильно вып. (предполож)}} \leq \sqrt{1 - 2\lambda\mu + \lambda^2 L^2} \|u - v\|$

$\Rightarrow A$ — сжимающий оператор

$\Rightarrow$ процесс ск-сти к неподв. точке u_* $\leftarrow$ ^{точка минимума} _{f-ции}

Оценка скор-сти ск-сти : —//—

$$\|u_k - u_*\|_n \rightarrow 0$$

н.т.г.

~~+~~ ~~—~~ ?

$$\text{Pr: } J(u) = \frac{1}{2} \|Au - f\|_F^2 \rightarrow \inf, u \in U; A \in \mathcal{L}(H \rightarrow F)$$

— //

$$u_{k+1} = P_U(u_k - d[A^*(Au - f)])$$

$$u_{k+1} = P_U(u_k - d\psi(t, l; c_k)) \quad \leftarrow \text{в методе о нагребке стержней.}$$

$$U = \{x \mid \alpha \leq u(t) \leq \beta\}$$

$$\Rightarrow u_{k+1} = \begin{cases} \alpha, & u_k - d\psi(t, l; c_k) < \alpha \\ \beta, & u_k - d\psi(t, l; c_k) > \beta \\ u_k - d\psi(t, l; c_k), & \text{иначе} \end{cases}, c_k = Au_k - f$$

— " — $\in [\alpha, \beta]$

Уточн. вариат. метода для разн. задач (интегр, функциональные, конечномерная задача)

$$\text{Pr: } J(u) = x^2 + xy + y^2, (x, y) \in \text{параллелограмм}$$

— сильно выпуклая
Экстр. миним.



$|x^2 + 2xy + y^2|$ — проблема

+ — те же самые:

⊕ схема удобн, красив, проста, естеств

⊖ — // —

3). надо проектировать катод. экран (зад. минимизации)
 $\Rightarrow$ этот метод несколько хуже (потут $U \neq H$)

метода первого порядка $\nabla f(u)$ ∇u в методе нужны

только значение градиента $\nabla f(u)$ (град. проекц.) +

1) Если метод возможных направлений (использ.

градиент хитрым образом

(если антиград. ведет не
туда, проектир. тяжело)



2) метод условн. градиента

$$u_{k+1} = u_k - \alpha p_k \leftarrow \text{направления}$$

3) метод сопряж. градиентов

— // —

это всё при условии, что $f(u) \in C^2(U)$

Метод Ньютона

1) $f(u) \rightarrow \inf$, $u \in U$ — вып. замкн. мн-во $u \in K$
(кар, $U=K$)

$$f(u) \in C^2(U).$$

Эпиграф: Это почти неподвижности муря

Мчатся кура-то со скоростью ^{м. Ньюто} звука

Знал прекрасно, что есть уже что-то

Квенто, летящий со ^{м. Ньюто} скоростью света

Пусть U_k - известно.

$$J(u) \stackrel{\text{Теорема}}{=} J(U_k) + \langle J'(U_k), u - U_k \rangle_H + \frac{1}{2} \langle \widetilde{J''(U_k)}(u - U_k), u - U_k \rangle_{H \times H} + \widetilde{O}(\|u - U_k\|^2)$$

↑ оператор: $H \rightarrow H$

Рассм. только главную квадратичн. часть.

$$(2) \quad J_k(u) = J(U_k) + \langle J'(U_k), u - U_k \rangle_H + \frac{1}{2} \langle J''(U_k)(u - U_k), u - U_k \rangle_H$$

(3) Рассм. задачу $J_k(u) \rightarrow \inf, u \in U \Rightarrow U_{k+1}$

U_{k+1} - т. минимум на вспомогат. зад., т.е.

$$U_{k+1} = \min_U J_k(u) \quad \text{— метод Ньютона}$$

Рассм. $U = H$.

Этот метод: ~~$J'(u) = 0$~~

Найти u : $J'(u) = 0 \Rightarrow$ т. минимум

$$J'_k(U_{k+1}) = 0 \stackrel{(1)}{=} J'(U_k) + J''(U_k)(U_{k+1} - U_k) \stackrel{(2)}{=} J'_k(U)$$

$$J'_k(U_{k+1}) = J'(U_k) + J''(U_k)(U_{k+1} - U_k) = 0$$

$$\Rightarrow J''(U_k)(U_{k+1} - U_k) = -J'(U_k)$$

Пусть J''^{-1}

$$U_{k+1} - U_k = -\left(J''(U_k)\right)^{-1} \cdot J'(U_k)$$

$$U_{k+1} = U_k - \left(J''(U_k)\right)^{-1} \cdot J'(U_k) \quad \text{— М. Ньютона}$$

$$f(x)=0 \Rightarrow x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)} \quad - \text{быстро}$$

$$y(x) = f'(x) = 0$$

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f'(x_k)}{f''(x_k)} =$$

$$= x_k - (f''(x_k))^{-1} f'(x_k)$$

т.к. нас интересует не
самое
(это мы минимизируем
 $f(x)$)
ищем точку, в кот.
гр-ная = 0

0-я ст-сть.

будет q^{2k} квадр. скор. с-сти

22.11.2008

$$(1) \quad J(u) \rightarrow \inf, u \in U, J(u) \in C^2(U)$$

$$(2) \quad u_k - \text{цб.} \quad J_k(u) = \langle J'(u_k), u - u_k \rangle + \frac{1}{2} \langle J''(u_k) | u - u_k \rangle, u - u_k \rightarrow \inf_{u \in U} \Rightarrow u_{k+1}$$

u_{k+1} имеет B , и т.д. много (координаты) - эти
проблемы мы сейчас не рассуждаем.

Теорема: Пусть U - выпукло, замкнуто, $u \in H/B$ (векстн., $u = u$ м.б.),
 $\inf U \neq \emptyset$ для критерия экстрем. выпукл. миним.

$$J(u) \in C^2(U), \quad \text{и для прощ. уравн. усл. минимиз.}$$

$$\|J''(u) - J''(v)\| \leq L \|u - v\|, \quad L = \text{const} \quad (\text{улучш. 3-ю прощ.})$$

(4) Пусть нач. приближение таково, что $\|u_0 - u_*\| \leq \frac{2\mu}{L}$
 L - конст. Липши., μ - ц. сильн. вып.:

$$\langle J''(u)h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2$$

$\Rightarrow$ метод 2-х точек. посыл $\{u_k\}$: $\|u_k - u_*\| \leq \frac{2\mu}{L} q^{2^k}$,

(5) $q = \frac{L \|u_0 - u_*\|}{2\mu} < 1$

Д-во: $\exists! u_*$ (следствие теор. Вейерштрасса,
 т.к. ф-ция сильн. вып.)

если u_k - ц.в. $\Rightarrow \exists! u_{k+1}$ (т.к. J_k - сильно вып.:

$$J_k'(u) = J'(u_k) + J''(u_k)(u - u_k), \quad J_k''(u) = J''(u_k)$$

$$\langle J_k''(u)h, h \rangle = \langle J''(u_k)h, h \rangle \geq \mu \|h\|^2$$

$\Rightarrow$ 2-й критерий сильн. вып. $\Rightarrow J_k(u)$ - сильно вып.)

$$J_k(u_{k+1}) = \min_{u \in U} J_k(u) \Leftrightarrow \langle J_k'(u_{k+1}), u - u_{k+1} \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$$

критерий оптимальности

подставим:

$$\langle J'(u_k) + J''(u_k)(u_{k+1} - u_k), u - u_{k+1} \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$$

$$u_* \Leftrightarrow \langle J'(u_k), u - u_k \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$$

подставим в верхн. нер-во $u = u_*$
 в нижн. $u = u_{k+1}$

$$\langle J'(u_k) + J''(u_k)(u_{k+1} - u_k), u_* - u_{k+1} \rangle \geq 0$$

$$\langle J'(u_k), u_{k+1} - u_* \rangle \geq 0$$

$$0 \leq \langle y'(u_*) - y'(u_k) - y''(u_k)(u_{k+1} - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle =$$

$$= \langle y'(u_*) - y'(u_k), u_{k+1} - u_* \rangle - \langle y''(u_k)(u_{k+1} - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle$$

$$\stackrel{1}{=} \int_0^1 \langle y''(u_k + t(u_* - u_k))(u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle dt - \langle y''(u_k)(u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle$$

q-но конвекс. функция: $\langle y'(u+h) - y'(u), z \rangle = \int_0^1 \langle y''(u+th)z, z \rangle dt$

$$\mu \|u_{k+1} - u_*\| \leq \int_0^1 \langle y''(u_k + t(u_* - u_k)) - y''(u_k) \rangle (u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle dt$$

ген. Аверс. $\frac{2\mu}{L}$

$$\leq \int_0^1 t \|u_* - u_k\|^2 \|u_{k+1} - u_*\| dt$$

$$\mu \|u_{k+1} - u_*\| \leq \|u_k - u_*\|^2 \underbrace{\int_0^1 t dt}_{1/2}$$

$$\textcircled{6} \quad \|u_{k+1} - u_*\| \leq \frac{L}{2\mu} \|u_k - u_*\|^2 \quad \forall k=0, 1, \dots$$

$$k=0: \|u_0 - u_*\| \leq \frac{2\mu}{L} q^2 - \text{верно} \Rightarrow \text{верно в } k=0$$

$\stackrel{q^2}{=}$

$$k \geq 1: \|u_k - u_*\| \leq \frac{2\mu}{L} q^{2^k} - \text{мысн верно}$$

$$\textcircled{6} \Rightarrow \|u_{k+1} - u_*\| \leq \frac{L}{2\mu} \left(\frac{2\mu}{L} q^{2^k} \right)^2 = \frac{2\mu}{L} q^{2^k} \cdot q^{2^k} = \frac{2\mu}{L} q^{2^{k+1}}$$

ч.т.б. «скорость сходимости»

+/- метода

⊕ ¹⁾ высок. скор. сходимости

⊖ ²⁾ не канон. может решать зад. минимизации

Но Если же $V = H = E^*$

$$u_{k+1} = u_k - (J''(u_k))^{-1} J'(u_k)$$

реш-е $J'(u) = 0$

* $J''(u_k)$

$$\underbrace{J''(u_k)}_{\text{матр}} \underbrace{(u_{k+1} - u_k)}_{\text{вектор } \Delta u} = - \underbrace{J'(u_k)}_{\text{вектор}} \quad - \text{СЛАУ}$$

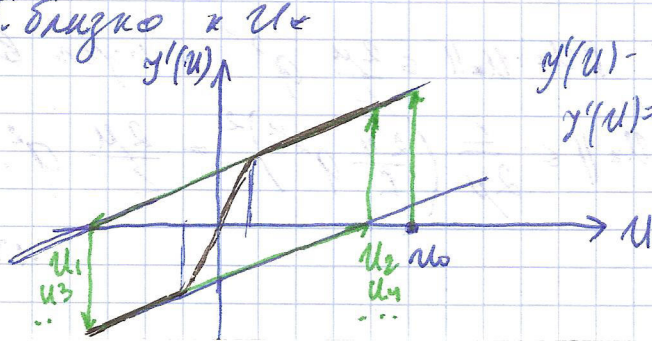
⇒ м. Ньютона для хорош. случая (а только тогда и когда его применить) ⇒ ⊕
решать умеем

⊖ 1) не канон. может когда решать зад. квадратичн. минимизации (не многочленной мн-ве)

2) $\|u_0 - u^*\| < \frac{2\mu}{L}$ — хорош. выбор нач. приближ.
 _{μ — маленьк L — большое}

Но р.б. близко к u^*

Пример:



$J'(u)$ — график
 $J'(u) = 0$ — нулевая точка!

$y''(u_k) \geq \mu > 0 \Rightarrow y''(u) \geq h^2 \geq \mu h^2 \Rightarrow$ сильная выпукл.
ф-ция (см. график)
-выпуклая и вогбугу
и в 2. приближит.

$\Rightarrow$ на практике: берут плоский метер
(градиентный) и медленно попадаем в
хорош. окр-сть мет. Ньютона - далее и. н.

Квазиньютоновские метеры

$$u_{k+1} = u_k - \left(y''(u_k) \right)^{-1} y'(u_k).$$

кажд. раз обращая матр. - плохо!!!

Заменить этот обр. оператор какими-л. другими?

р-е. $u_{k+1} = u_k - A_k y'(u_k)$: A_k - просто возглс.

~~и в 2. приближит.~~ и в) $\| A_k - (y''(u_k))^{-1} \| \xrightarrow[k \rightarrow \infty]{} 0$

если нет производн?

Метод по координатного спуска

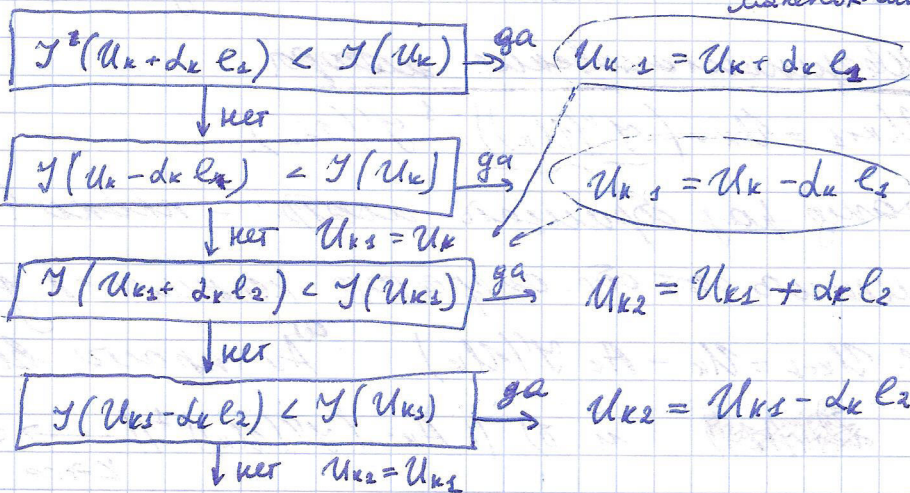
^{1 произв. (или 2)}
 "Коль нет цветов среди листв,
 так и грустно о них не на зд
Есенин.

1) $f(u) = f(u^1, u^2, \dots, u^n) \rightarrow \inf, u \in E^n$. Нет никаких производных.

Пусть $e_1, e_2, \dots, e_n$ - базис.

Вдоль каждой оси перебирать n -ые ф-ции и искать те направл., по кот. будет уменьш. n -ий ф-ции.

Пусть известно u_k - n -мерн. точка и Δ_k - параметр



или угадывать, сам где-то процессом строим убывание

$u_{kn} : \boxed{f(u_{kn}) < f(u_k)} \xrightarrow{\text{да}} u_{k+1} = u_{kn}, \Delta_{k+1} = \Delta_k$

если $f(u_{kn}) = f(u_k) \xrightarrow{\text{да}} u_{k+1} = u_k, \Delta_{k+1} = \lambda \Delta_k, 0 < \lambda < 1.$

метод предп. Штанов - судя по Васильеву
увеличить шаг Δ_k прир.

(2) ~~станд~~ неугарн. чимм: $f(u_k \pm d_k e_i) \geq f(u_k) \quad \forall i=1, n$

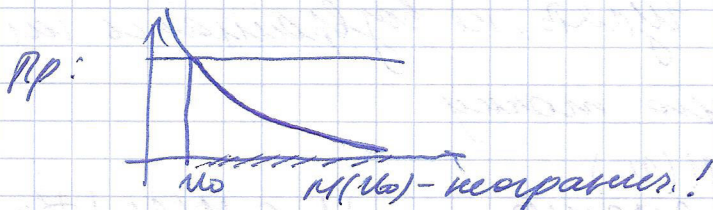
Теорема:

$f(u) \in C^1(E^n)$, выпуклая.

мн-во уровня ~~ААААА~~ $M(u_0) = \{u \in E^n : f(u) \leq f(u_0)\}$
— ограничено.

Тогда $\{u_k\} : \lim_{k \rightarrow \infty} f(u_k) = f_*$; $\lim_{k \rightarrow \infty} \rho(u_k, U_*) = 0$

т.е. метод сп-се и по ф-ции, и аргументу



До-во:

1) $U_* \neq \emptyset$, т.к. $U_* \in M(u_0)$ — огранич.
 $\Rightarrow f(u)$ — непрер. на $M(u_0)$

$\Rightarrow$ л. Вейерштрасс $\Rightarrow$ достиж. ~~и~~ inf.

$$f(u_0) \geq f(u_1) \geq \dots \geq f(u_k) \geq \dots \quad \downarrow \quad f(u_k) \geq f_*$$

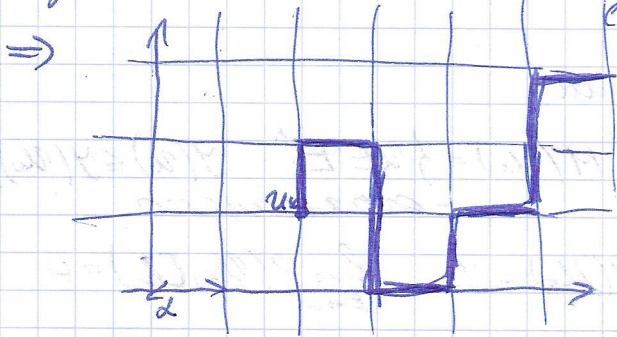
послед. убыв. отн. числ $\Rightarrow \exists \lim_{k \rightarrow \infty} f(u_k) \geq f_*$.

До-м, что $\lim_{k \rightarrow \infty} f(u_k) = f_*$.

До-м, что число неугарных чимм ∞ много
(гребенка d_k)

D-60, от противного.

Пусть $d_k = 2$ $\forall k \geq k_0$ (не дробится, начиная с некот. номера)



Будем вечно уметь, не возвращаясь ни
разу в исходную точку

мн-во $M(u_0)$ огранич., $u_k \in M(u_0) \forall k$

$\Rightarrow$ в конке конков переберем все точки

⇒ придет время кудачи - остановились

⇒ надо доказать → противореч. (что не требуется)

Дан - та кудзак. цукка

$$d_{k_2}$$

Due

$$\Delta \kappa_i \rightarrow 0 \quad (\text{дробление})$$

на канон. базисе $\{e_i\}$ $J(u_k \pm \epsilon e_i) \geq J(u_k) \quad \forall i \in \overline{1, n}$

$$J(U_k \pm d_k e_i) - J(U_k) \stackrel{\text{погр.}}{\approx} \frac{\partial J(U_k \pm \theta_i d_k e_i)}{\partial u_i} (\pm d_k e_i) \stackrel{0}{\geq}$$

$$\frac{\partial J(U_k \pm \theta_i d_k e_i)}{\partial u_i} \begin{cases} \geq 0 & d_k > 0 \\ \leq 0 & d_k < 0 \end{cases} \quad \text{если не "+" и "-"}$$

$$\Rightarrow \frac{\partial J(U_k \pm \theta_i d_k e_i)}{\partial u_i} = 0 \quad \forall i = \overline{1, n}$$

$$\{u_k\} \in M(U_0)$$

$\Rightarrow$ по т. Больц.-Вейерштр.

$$\Rightarrow \exists \text{ погр. } u_{k_s} \rightarrow u_*$$

$$\frac{\partial J(u_{k_s} \pm \theta_i d_{k_s})}{\partial u_i} = 0 \xrightarrow{s \rightarrow \infty} \frac{\partial J(u_*)}{\partial u_i} = 0 \quad \forall i = \overline{1, n}$$

$$\Rightarrow J'(u_*) = 0$$

$$\text{т.к. ф-ла } y(u) \text{ выпукла} \Rightarrow u_* \in U_*$$

$$\lim J(u_{k_s}) = J_*, \quad \exists \lim J(u_k) \geq J_*, \quad \text{по след.} \downarrow$$

$$\Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} J(u_k) = J_*$$

н.т.д.

$\oplus$ метод оп. прост, не требует никаких значений производных

$\ominus$ много сх-ств. (может вообще не сх-ств.)

29.11.2006.

1) §-м, что в методе координат. спуска без прав. ^{нельзя.}

пр:
$$f(u) = x^2 + y^2 - 2(xy) + 2|x-y|$$

$$u_* = (0, 0).$$

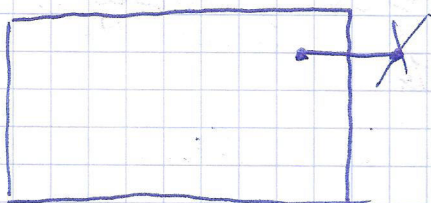
если возьмем нач. приближ. далеко $\Rightarrow$ зафиксированное.



не подходит $\Rightarrow$ у точки не выйдешь.

2) Реальн. метод на прямоугольнике.

схема —//—, но смя. шаг неурани,
если точка вне пределов параллелепипеда.



3) параметр λ можно у усл. спуска

$\Rightarrow$ полуц. метод Зейделя.
$$f(u) = \frac{1}{2} \langle A u, u \rangle - \langle b, u \rangle$$

(A и b в мет. Зейд. устроены не весь вектор, а отдельные координаты)

метод коорд. спуска: когда вообще ничего нет,
ни прощай и ничего не знаем $\Rightarrow$ с помощью
него можно хоть чуть-чуть улучшить
ситуацию.

И в город Пушистый
идем дорогой трудной, ^{И*}
идем дорогой трудной, ^{шараго}
дорогой не прямой

Метод штрафных функций

(1) $J(u) \rightarrow \inf, u \in U$

Мы будем рассм. $U = \{u \in U_0 : g_i(u) \leq 0, \text{ где } i = 1, m, \text{ } g_i(u) = 0, i = m+1, s\}$ ^{замкн. ф-ции}

(2)

где $g_i(u)$ определена на U_0

U_0 - "простое" мн-во (шар, параллелепипед, гипероктаэдр)
{где легко можно возмещать расстояния и т.д.}

штрафы помогут нам избавиться от ограничений g_i ,
испортив $J(u)$ и будем работ. на мн-ве U_0 .

Опр: Ф-ии $\{P_k(u)\}$ наз. итерадной ф-ией на мн-ве U на мн-ве U_0 , если $\uparrow$ (послед. ф-ией)

$$\lim_{k \rightarrow \infty} P_k(u) = \begin{cases} 0, & \forall u \in U \\ +\infty, & \forall u \in U_0 \setminus U \end{cases}$$

наруш. тогда бд
это выражение

Пример:

$$P_k(u) = A_k \left[\underbrace{\sum_{i=1}^m \max\{g_i(u), 0\}}_{\substack{\text{штраф для огранич.} \\ \text{типа пер-в}}} + \sum_{i=m+1}^s |g_i(u)| \right]$$

$u \in U_0$
 $A_k > 0$
 $\lim_{k \rightarrow \infty} A_k = +\infty$

не наруш $\Rightarrow$ 1-я сумма > 0
2-я сумма $= 0$

наруш $g_i > 0$

можно $\stackrel{(3)}{=} P_k(u) = A_k \left[\underbrace{\sum_{i=1}^m \left(\max\{g_i(u), 0\} \right)^{p_i}}_{g_i^+(u)} + \sum_{i=m+1}^s \underbrace{|g_i(u)|^{p_i}}_{g_i^{**}} \right] =$

$\Rightarrow$ это пример с шагми итерации

$g_i^+(u)$
(сред)
 $\rightarrow$ штраф на шаг k .

$$= A_k \cdot \sum_{i=1}^s \left(g_i^+(u) \right)^{p_i}$$

$u \in U_0$
 $A_k \rightarrow +\infty$

172: P_k

$$P_k(u) = \frac{1}{A_k} \left(\sum_{i=1}^m e^{A_k g_i(u)} + \sum_{i=m+1}^s e^{A_k g_i^2(u)} \right) \quad A_k \rightarrow +\infty$$

не нарушено гранич $\Rightarrow P_k(u) > 0$, но от маленький.

Но эта ф-ия гладкая так же, как $g_i(u)$ (нет гранич. по u)
а в ф-ии (3) есть гранич. по u (жесткость).

Метод:

Образует ф-ию $\Phi_k(u) = J(u) + P_k(u) = J(u) + A_k \cdot P(u)$ в смысле (3)
(4)

минимизир. м-ве жр. ф-ию, но не хорош. м-ве $\rightarrow \inf_{u \in U, k=1, \dots, \infty}$
("чуть" плохая ф-ия, т.е. хуже, но не такая плохая ф-ия)
поиск серии задат. ($\forall k$)

Р. Курант {применил схему Рунге}
применил метод итераций к своей задаче
в 1943г. (позже при развитии вычисл. техники
доказано до того)

смысл. $J(u) + \underbrace{A_k \cdot P(u)}_{\text{от больш. ф-ии}}$

min там, где величина мала, т.е. $J(u)$, т.е.

близко к нашим условиям

$\Rightarrow$ будем искать min там, где велич. $A_k P(u)$ не огромная
- то, что надо.

заг. (4) можно решать приближенно

$$\text{или } u_k \in U_0 : \Phi_k(u_0) \leq \underbrace{\inf_{U_0} \Phi_k(u)}_{> -\infty} + \varepsilon_k, \quad \begin{matrix} \varepsilon_k > 0 \\ \varepsilon_k \rightarrow 0 \end{matrix}$$

(5)

в (4,5) мы не задаёмся, как будем решать эту задачу — 4 способами (нужна идея, как в этом методе решалась)

Бывает так, что при этом, где ограничиваем. — 7 контрпримеров

Пример 1:

$$J(u) = x^2 + xy + y^2 \quad U = \{u(x,y) : x+y-2=0\} \quad u \in E^2 = U_0$$

$$\Phi_k(u) = x^2 + xy + y^2 + \underbrace{k}_{A_k} (x+y-2)^2 \longrightarrow \inf_{u \in E^2}$$

хорош. заг., всё выпукло —

$$\frac{\partial \Phi_k}{\partial x} = 0 \quad ; \quad \frac{\partial \Phi_k}{\partial y} = 0$$

легко решается

$$\text{получ: } (x_k, y_k) = \left(\frac{4k}{3+4k}, \frac{4k}{3+4k} \right)$$

$\varepsilon_k = 0 \quad \downarrow k \rightarrow \infty \quad 1 \quad \downarrow k \rightarrow \infty \quad 1$

$$u_* = (1, 1)$$

$$J_* = 3$$

играет все условия
— от. хороший пример

Пример 2: (плохой пример)

$\gamma(u) = e^{-u} \rightarrow \inf, U = \{u \in E^1, u \leq u_0\}, g(u) = u e^{-u} = 0 \Rightarrow \{0\}$
выбора нет, все однозначно
 $u_* = 0, \gamma_* = 1$.

теперь применим штраф (3)

$$\Phi_k(u) = e^{-u} + k g^2(u) = e^{-u} + k u^2 e^{-2u} \rightarrow \inf, u \in E^1$$

$\inf$ не достиг

$$\Phi_k(u) \rightarrow 0$$

0 достиг. бы только при $u = +\infty$

$$\inf_{E^1} \Phi_k(u) = 0 \quad \forall k.$$

Теперь рассм. (5) : $u_k = k$ удовл. (5) при $\varepsilon_k =$

$$\text{при } \varepsilon_k = \Phi(u_k) = e^{-k} + k^3 e^{-2k} \xrightarrow{k \rightarrow \infty} 0$$

$$\Phi_k(u_k) = 0 + \varepsilon_k = \Phi(u_k)$$

$$\text{но } u_k \xrightarrow{k \rightarrow \infty} +\infty$$

$$\gamma(u_k) = e^{-k} \rightarrow 0 < \gamma_*$$

в этом примере штраф тоже плохой Φ_k
(мало вдалеке от хороших точек)

аргумент $\rightarrow \infty$

если убрать параметр. лок. $g(u) = u$ станет $\Rightarrow$ будет уже хорошо.

т.е. от постановки задачи ничего зависит.

Теорема 1: Пусть $J(u), g_i(u) \ i=1,5$ определено, ~~как~~ в конечнон на мн-ве U_0 ; $\inf_{U_0} \Phi_k(u) > -\infty$
 Тогда метод штрафов (3), (5) порождает $\{u_k\}$,
 кот. облар. св-вами:

$$(6) \quad \lim_{k \rightarrow \infty} J(u_k) \leq \lim_{k \rightarrow \infty} \Phi_k(u_k) \leq J_*$$

Д-во: $J(u_k) \leq J(u_k) + \underbrace{A_k}_{\geq 0} \underbrace{P(u_k)}_{\geq 0} = \Phi_k(u_k) \stackrel{(3)}{\leq} \inf_{U_0} \Phi_k(u) + \varepsilon_k \leq$
 $\leq \Phi_k(u) + \varepsilon_k = J(u) + A_k P(u) + \varepsilon_k \quad \forall u \in U_0$
 $k=1, 2, \dots$

известности, верно $\forall u \in U \Rightarrow P(u) = 0$

$$\Rightarrow J(u_k) \leq \Phi_k(u_k) \leq J(u) + \varepsilon_k \quad \forall u \in U$$

$$J(u) \leq \Phi_k(u_k) \leq J_* + \varepsilon_k. \quad \forall k=1, 2, \dots$$

перех. к верхн. пределу $\Rightarrow$ т.т.д.

Теорема 2:

Пусть $J(u), g_i(u)$ — определено и конечнон на U_0

$$J_{**} = \inf_{U_0} J(u) > -\infty$$

по выполненю (6) и $\lim_{k \rightarrow \infty} g_i^+(u_k) = 0$

т.е. $\left. \begin{array}{l} \lim_{k \rightarrow \infty} g_i(u_k) \leq 0 \quad i=1, \overline{m} \\ \lim_{k \rightarrow \infty} g_i(u_k) = 0 \quad i=\overline{m+1, 5} \end{array} \right\}$ т.е. полук. предельн. выполн. штрафн. ф-ции

$$J_* \geq J_{**} > -\infty$$

$$\Phi_k(u) \geq J(u) \geq J_{**} \quad \forall u \in U_0$$

$$\Rightarrow \inf \Phi_k(u) \geq J_{**} > -\infty$$

$$\Rightarrow J_* \geq J_{**} > -\infty, \text{ т. е. выполнены усл. теор. 1}$$

$\Rightarrow$ (б).

J -м 2-ю часть теор. 2.

$$0 \leq A_k P(u_k) \leq \underbrace{\Phi_k(u_k) - J(u_k)}_{\substack{\leq \text{Const} \\ \text{т.к. } \lim_{k \rightarrow \infty} \Phi_k \leq J_*}} \leq \text{Const} - J_{**} - \text{const} = C_0$$

$$\forall k : A_k P(u_k) \leq C_0$$

$$\Rightarrow_{0 \leq} P(u_k) \leq \frac{C_0}{A_k} \xrightarrow{k \rightarrow \infty} 0$$

$$\Rightarrow P(u_k) \rightarrow 0 \stackrel{(3)}{\Rightarrow} \sum_{i=1}^s (g_i^+(u_k))^{p_i} \rightarrow 0$$

$$\stackrel{(3)}{\Rightarrow} g_i^+(u_k) \xrightarrow{k \rightarrow \infty} 0$$

н.м.г.

Теорема 3 :

U_0 - сл. замкн. мн U (все слабопредельные точки остаются в мн-ве),

$J(u); g_i^+(u)_{i=1, \overline{s}}$ - слабо-полу непрерывна снизу на $U_0, J_{**} > -\infty$.

$$U(\delta) = \{u \in U_0 : g_i^+(u) \leq \delta, i = \overline{1, s}\} = \text{мн, слабокомпактно при } \delta > 0$$

$$= \{u \in U_0 : g_i(u) \leq \delta, i = \overline{1, m}; |g_i(u)| \leq \delta, i = \overline{m+1, s}\} \\ \text{все те окрестности точек } p_0 \in S$$

пример 2 не верн



слабокомпл. предполет. график

тогда $\lim_{k \rightarrow \infty} f(u_k) = f_{**}$ и ~~$\lim_{k \rightarrow \infty} p(u_k, u_k) = 0$~~

и $\{u_k\} \xrightarrow{с.л.} u_*$
 $\uparrow$
 $u_3(5)$

До-во: $P_k(u) \geq f(u) \geq f_{**} \quad \forall u \in U$

$\Rightarrow \inf_{U_0} P_k(u) > -\infty \Rightarrow$ метод (5) порожд. послед. $\{u_k\}$

из теор. 1, 2 $\Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} g_i^+(u_k) = 0$

$\Leftrightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} g_i(u_k) \leq 0 \quad i = \overline{1, m}$
 $\lim_{k \rightarrow \infty} g_i(u_k) = 0 \quad i = \overline{m+1, S}$

$\Rightarrow g_i(u_k) \leq \delta \quad \forall k \geq k_0 \quad i = \overline{1, m}$
 $|g_i(u_k)| \leq \delta \quad i = \overline{m+1, S} \quad \left. \vphantom{\begin{matrix} g_i(u_k) \leq \delta \\ |g_i(u_k)| \leq \delta \end{matrix}} \right\} \in U_S^{с.л. \text{ } k \text{ } \text{компл}}$

$\Rightarrow$ найдется $\{u_k\} \xrightarrow{с.л. \text{ } \text{и } \text{и}} u_*$

1) $u_* \in U_0$

$g_i(u_*) \leq 0$

$g_i(u_*) = 0$

$u_* - m.\min$

$\left. \begin{matrix} g_i(u_*) \leq 0 \\ g_i(u_*) = 0 \end{matrix} \right\} g = 0$

6.12.2006.

$$\{u_k\} \xrightarrow{\text{с.в.н.}} u_*.$$

будем эквивалентно эту послед.

$$1) u_* \in V_0, \text{ т.к. } V_0 - \text{субгаликс} \Rightarrow \{u_k\} \in V_0 \Rightarrow \lim u_k \in V_0$$

т.к. g_i - слабополунепр. снизу

$$2) \lim_{l \rightarrow \infty} g_i^+(u_k) \geq 0 \Rightarrow g_i(u_*) \leq \lim_{l \rightarrow \infty} g_i(u_k) \leq \lim_{l \rightarrow \infty} g_i(u_k) = 0 \quad \forall i = \overline{1, m}$$

$$\Rightarrow g_i(u_*) \leq 0$$

$$\lim_{l \rightarrow \infty} |g_i(u_k)| = 0$$

$|g_i(u)|$ - слабополунепр. снизу

$$\Rightarrow |g_i(u_*)| \leq \lim_{l \rightarrow \infty} |g_i(u_k)| \leq \lim_{l \rightarrow \infty} |g_i(u_k)| = 0$$

$$\Rightarrow g_i(u_*) = 0 \quad \forall i = \overline{m+1, s}$$

$$\Rightarrow u_* \in U \text{ (по определению)}$$

$$f\text{-н.г. } u_* \in V_* \text{ у-н. полун. снизу}$$

$$\underbrace{f_*}_{\text{нижн. грань}} \leq \underbrace{f(u_*)}_{\text{зн-ие в точке}} \leq \lim_{l \rightarrow \infty} f(u_k) \leq \overline{\lim_{l \rightarrow \infty} f(u_k)} \leq \overbrace{f_*}^{\text{теор. 1}}$$

$$\Rightarrow f(u_*) = f_* = \lim_{l \rightarrow \infty} f(u_k).$$

u_k - какая-то слабая предельн. точка; $\forall u_k \Rightarrow$

$$\Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} f(u_k) = f_*$$

$$\Rightarrow \{u_k\} \xrightarrow{\text{с.в.н.}} u_*.$$

ч.т.д.

в E^n теор. гоморфизма (и ск-св-е ск-сти и т.п.)
→ следствие из Т.3

Теорема 4: Пусть V_0 - замкн. мн-во в E^n ;

$f(u), g_i^+(u), i=1, \dots, s$ - непрерыв. функ.

$$f_* = \inf_{V_0} f(u) > -\infty$$

$U(\delta) = \{u \in V_0 : g_i^+(u) \leq \delta, i=1, \dots, s\}$ - ограничено при некотором $\delta > 0$

(замкнутость $U(\delta)$ в силу непрерывности
функций g_i^+)
 $\Rightarrow U(\delta)$ - компактно.

$\{A_k\} \rightarrow +\infty, \{ \varepsilon_k \} \rightarrow 0 \Rightarrow \{u_k\} \xrightarrow{U_*} \text{методом итераций}$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} f(u_k) = f_*$$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \rho(u_k, U_*) = 0$$

Без р-ва, т.к. следствие.

⊕ такая схема: что хотим, то итерациями, V_0 - начальн.
 $f_k \rightarrow \inf, u \in V_0$ - методом!, так как, чтобы
 $f(u_k) \leq \inf_{V_0} f(u) + \varepsilon_k =$

⊖ ∃ пример, где м. итераций не ск-е $\Rightarrow$
недоаккуратно.

$A_k \rightarrow +\infty$ может быть плохо.

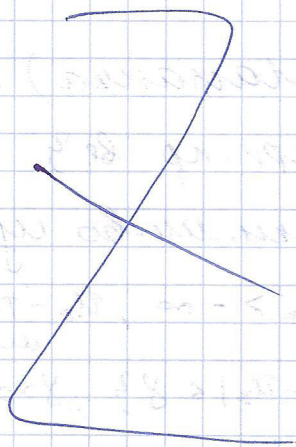
Пр: $J(u) = x^2 + y^2 \rightarrow \inf$; $V = \{x \leq 0\}$

методом штрафных: $\leftarrow$ для заградности возвести в квадрат

$$x^2 + y^2 + A_k (\max(x, 0))^2 \rightarrow \inf, u \in E^2$$

малые изменения x могут привести к большим изменениям ф-ции.

т.е. метод штрафных ф-ций имеет огранич. применение из-за своей обратности
 $\Rightarrow$ на практике м. штрафных примен. на первых шагах, чтобы полуз. хорошее нач. приближений; потом можно переходить к гр. методу.



Правило множителей Лагранжа.

Знание некоторых принципов
легко формирует понимание
некоторых фактов.

Гельвецкий (философ)

Будем рассм. зад. минимизации:

$$(1) J(u) \rightarrow \inf, u \in U$$

$$(2) U = \{u \in U_0, g_i(u) \leq 0, g_i(u) = 0\}_{i=\overline{1, m}} \quad i=\overline{m+1, S}$$

(см. теор. неевкл. ф-м - должно огранич. на рав-ва
обойтись до пер-ва.)

$$L(u, \bar{\lambda}) = \lambda_0 J(u) + \sum_{i=1}^S \lambda_i g_i(u), \quad u \in U_0$$

$\nearrow$
S+1-мерн.
вектор

$$\bar{\lambda} \in \tilde{\Lambda}_0 = \{\bar{\lambda} = (\lambda_0, \lambda_1, \dots, \lambda_S) : \lambda_0 \geq 0, \lambda_1 \geq 0, \dots, \lambda_m \geq 0\}$$

Теорема (принцип Лагранжа):

и ж-ли только в n-мерн. пр-ве?

Пусть U_0 - выпукл. замкн. мн-во из E^n .

$J(u), g_i(u) \in C^1(U_0)$, $J_* > -\infty$, u_* - точка локального
минимума, т.е.
 $J(u_*) \leq J(u) \quad \forall u \in U_0 \cap \{ |u - u_*| \leq \delta \}, \delta > 0$

Тогда необходимо $\exists \bar{\lambda}^* \neq 0, \bar{\lambda}^* \in \tilde{\Lambda}_0$ (3)

$$\langle \frac{\partial \mathcal{L}(u_*, \bar{\lambda}^*)}{\partial u}, u - u_* \rangle \geq 0 \quad (4) \quad \forall u \in U.$$

~~для критерия оптимальности $\langle \mathcal{L}'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$~~

$$\lambda_i^* g_i(u_*) = 0 \quad i = 1, m \quad (5)$$

(условие, дополняющее ~~критерий оптимальности~~ жесткости)
не помню почему так называется.

комментарий

критерий оптимальности, когда ф-ция выпукла: $\langle \mathcal{L}'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U$

если g_i - выпукл. и $s = m$ } $\Rightarrow \mathcal{L}(u, \bar{\lambda})$ - выпукл.
если $\mathcal{I}(u)$ - выпукл.

$$\Rightarrow \mathcal{L}(u_*, \bar{\lambda}^*) = \inf_{U_0} \mathcal{L}(u, \bar{\lambda}^*)$$

$$\text{если } U_0 = E^n \Rightarrow \frac{\partial \mathcal{L}(u_*, \bar{\lambda}^*)}{\partial u} = 0$$

Лагранж так и думал: вместо ограничений
контс. ф-цию Лагранжа и её минимизировать.

из письма Лагранжу-Эйлера
2 дек 1759г. (Лагранжу 23 года)

твое аналит. реш-е ~~уравнения~~ метрич. проблем содержит
все, что только можно сказать в этой области
Эйлер - от. благородн. чел-к.

пусть число ур-ий = числу келув.

келув: $u, \bar{\lambda}$
 $n_{\text{келув}} = s+1$

пусть $U_0 \equiv E^n \Rightarrow$

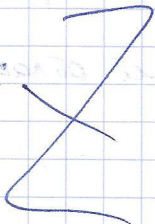
$$\left\{ \begin{array}{l} \frac{\partial \mathcal{L}(U_*, \bar{\lambda}^*)}{\partial u} = 0 \quad n \text{ ур-ий} \\ \lambda_i^* g_i(U_*) = 0 \quad i=1, m \quad m \text{ ур-ий} \\ g_i(U_*) = 0 \quad i=\overline{m+1, s} \quad s(m+1) \text{ ур-ий} \end{array} \right. \quad \left. \begin{array}{l} \\ \\ \end{array} \right\} s_{\text{келув}}$$

исп. 3):
 $\bar{\lambda}^*$ удовл. теореме $\Rightarrow d\bar{\lambda}^* \neq 0$ тоже удовл. той же теореме
 $\Rightarrow$ можем привести к нормировке
 $\Rightarrow |\bar{\lambda}^*| = 1$ 1 ур-е

$\Rightarrow m+s+1$ ур-е.

На базе принц. Лагранжа можно строить итерационный процесс.

Теперь 2-й принцип Лагранжа:



Д-во : (будем р-ть, опираясь на метр штраф, J и много разных р-в).

изменим мн-во U_0

1) рассм. мн-во $W_0 = U_0 \cap \{ |u - u_*| \leq \delta \}$, $\delta > 0$

W_0 - ограниченное мн-во (кусочек шара).

$$g_0(u) = J(u) + |u - u_*|^2 \rightarrow \inf, \quad W = \{u \in W_0 : \begin{matrix} g_i(u) \leq 0 & i=1, m \\ g_i(u) = 0 & i=m+1, n \end{matrix}\}$$

(6)

Эта зад. хороша тем, что г. минимума u_* равна u_* :

$$g_0(u) > J(u) \geq J_* \quad \forall u \in W_0, u \neq u_*$$

$$g_0(u_*) = J(u_*) = J_*$$

J_* - значение локальн. минимума.

Исправим задачу (6)

$$\text{Введем штраф } P_k(u) = g_0(u) + A_k \sum_{i=1}^s (g_i^+(u))^2 \rightarrow \inf_{u \in W_0}$$

огражден
замкнуто (по усл. U_0 зад.)
 $\Rightarrow$ компактное мн-во

$P_k(u)$ - непрерыв.

по г. Вейерштрассе: $\exists u_k \in W_0 : P_k(u_k) = \inf_{W_0} P_k(u)$ (7)

Выполнены все усл. 2 теор(4) $\Rightarrow$ м. штрафов сходятся
($\dots u_k$ - огранич. $\forall \delta$)

в силу 4.4

$$\lim_{k \rightarrow \infty} g_0(u_k) = g_{0*} = J(u_*)$$

$$\Rightarrow \lim_{k \rightarrow \infty} y(u_k) = \begin{matrix} \text{лок. min} \\ J_* \end{matrix}, \text{ т.к. } W_* = \{u_*\} \quad (\text{зар. (6) имеет! реще})$$

$$\lim_{k \rightarrow \infty} |u_k - u_*| = 0$$

Покажем, что для u_k выполн. усл-ие, кот. хотим в теореме.

u_k - т. лок. min $\Rightarrow$ выполн. ^{необх. усл.} критерий оптимальности.

$$\Rightarrow \langle \Phi_k'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u \in W_0 \quad (8')$$

необх. условию задачи (7)

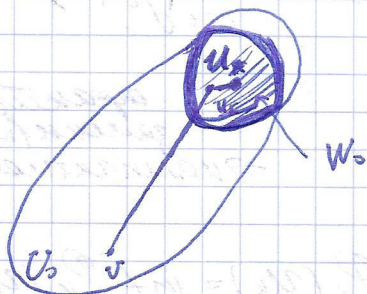
тут используется условие выпуклости U_0

следует, что можно писать $\langle \Phi_k'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0$

$$(8) \quad \forall u \in U_0$$

$$\forall v \in U_0$$

$$u_k \rightarrow u_* \Rightarrow \forall k \geq k_0 \quad u_k \in W_0$$



отрезок $\forall u_k \in U_0$, т.к. выпуклость

$$v_k = u_k + \alpha_k (v - u_k), \quad \alpha_k \in [0, 1] \quad \leq \frac{\delta}{2}$$

$$|v_k - u_k| \leq |v_k - u_k| + |u_k - u_*| = \underbrace{\alpha_k |v - u_k|}_{\leq \frac{\delta}{2}} + \underbrace{|u_k - u_*|}_{\leq \frac{\delta}{2}} \leq \delta$$

$\Rightarrow$ (8) верно :

$$\langle \Phi_k'(u_k), \underbrace{v_k - u_k}_{\substack{\geq 0 \\ \text{маленьк}}} \rangle \geq 0 \quad \forall k \geq k_0$$

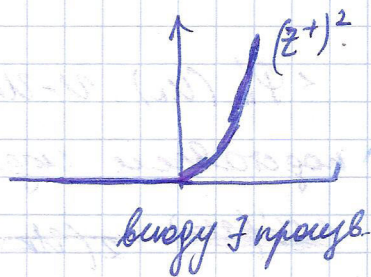
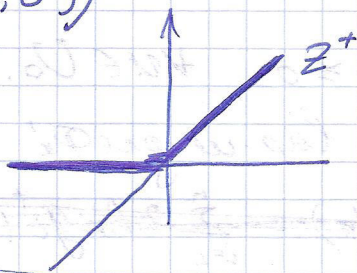
$$\Rightarrow \langle \Phi_k'(u_k), v - u_k \rangle \geq 0 \quad \forall v \in U_0 \Rightarrow (8)$$

Распишем (8):

$$\begin{aligned} \Phi_k'(u) = f'(u) + 2(u - u_k) + A_k \sum_{i=1}^m 2g_i'(u_k) \cdot g_i^+(u_k) + \\ + \sum_{i=m+1}^S 2g_i'(u_k) \cdot g_i^-(u_k) \end{aligned}$$

подставим в (8).

$$(z^+)^2 = (\max\{z, 0\})^2$$



$$((z^+)^2)' = 2 \max\{z, 0\}$$

$$z = g(u) \Rightarrow (z^+)' = 2g'g^+$$

подставим в (8) и перейдем к пределу

13.12.2006.

$$\langle \Phi'_k(u_k), u - u_k \rangle \geq 0 \quad \forall u \in U_0.$$

представим себе вектор граф

$$\cancel{J'(u_k) + 2(u_k - u_k) + \sum_{i=1}^n 2A_k g_i^+(u_k) g_i'(u_k)}$$

$$1. \langle J'(u_k) + 2(u_k - u_k) + \underbrace{\sum_{i=1}^m 2A_k g_i^+(u_k) g_i'(u_k)}_{\mu_{ik} \geq 0} + \underbrace{\sum_{i=m+1}^s 2g_i(u_k) g_i'(u_k)}_{\mu_{ik}} \rangle, u - u_k \geq 0 \quad \forall u \in U_0$$

Введем вектор $\mu_k = (\mu_{1k}, \dots, \mu_{sk})$

$$\text{Введем } (1 + |\mu_k|^2)^{1/2} \geq 1 > 0$$

Все предопределенные пер-во подопределенные не являются

$$\underbrace{\left\langle \frac{1}{(1+|u_k|^2)^{1/2}} \right\rangle}_{\lambda_{0k}} \left[J'(u_k) + 2(u_k - u_*) + \sum_{i=1}^n \underbrace{\frac{\mu_k}{(1+|u_k|^2)^{1/2}}}_{\lambda_{ik}} g_i'(u_k), u - u_k \right] \geq 0 \quad \forall u \in U_0.$$

Обозн. вектор:

$$(\lambda_{0k}, \dots, \lambda_{nk}) = \bar{\lambda}_k; \quad |\bar{\lambda}_k| = 1$$

$\Rightarrow \{\bar{\lambda}_k\}$ - огранич. послед.

$\Rightarrow \{ \text{г. больш. - Вейерштрасс} \} \quad \exists \{\bar{\lambda}_{k_e}\} \rightarrow \bar{\lambda}^*$ - оркестр
предела точек

$$|\bar{\lambda}_{k_e}| = 1 \Rightarrow |\bar{\lambda}^*| = 1$$

(гипотеза полноты) тем, что задана компактность

$$\Rightarrow \bar{\lambda}^* \neq 0$$

$$\lambda_0^* \geq 0, \dots, \lambda_n^* \geq 0$$

(т.е. $\lambda_{0k} \geq 0, \lambda_{ik} \geq 0 \quad \forall i$)

$$\Rightarrow \text{г-м (3)}.$$

Совместим пред. переход в этом пер-ве

$\{u_k\} \rightarrow u_*$ (уже г-м), т.е. сходимости именно к точке локального минимума

$$\Rightarrow \bar{\lambda}_0^*$$

$$\underbrace{\left\langle \lambda_0^* J'(u_*) + \sum_{i=1}^n \lambda_i^* g_i'(u_*) \right\rangle}_{\frac{\partial \mathcal{L}(u_*, \bar{\lambda}^*)}{\partial u}} (u - u_*) \geq 0 \quad \forall u \in U_0$$

$$\Rightarrow \text{г-м (4)}.$$

г-м (5). : 1) Пусть $g_i(u_*) = 0$ для каждого $i = \overline{1, n}$

$\Rightarrow$ (5) очевидно

$$2). g_i(u_*) < 0 \quad \left(u_* \text{ — г. лок. мин. } g_i(u_*) \leq 0 \right)$$

$$\text{т.к. } u_k \rightarrow u_* \Rightarrow g_i(u_k) < 0 \quad \forall k \geq k_0$$

по св-ву предела

$$\Rightarrow \mu_{ik} = 0 \quad (\mu_{ik}^* \text{ — срезка})$$

$\nearrow$
 $g_i^+(u_k) = 0$ ~~$g_i(u_k)$~~

$$\Rightarrow \lambda_{ik} = 0 \quad \forall k \geq k_0 \quad \Rightarrow \lambda_i^* = 0 \quad \Rightarrow \lambda_i^* g_i(u_*) = 0$$

$\begin{matrix} 0 \\ \text{"} \end{matrix}$ $\begin{matrix} 0 \\ \text{"} \end{matrix}$

$\Rightarrow$ пр-ло множ. лагр. для конечномерн. случ.
бесконечномерное $\Rightarrow$ вместо g_i будет оператор
 λ_i^* будет у сопряж. пр-ва и будет само-св.
и $|\lambda_i^*| = 1$ а λ_i м.б. 0

$\Rightarrow$ усл. (3) может не выполн. и от прав. множ.
лагранжа нет никакой пользы.

Пример: $\lambda_0^* \geq 0$. Что будет если $\lambda_0^* = 0$?

функция исчезает, остаются только огра-
ничение (все равно нет, остается

g_i — подозрение на min.)

у лагранжа λ_0 всегда = 1.

Знач. задачи, где $\lambda_0 = 0$

$$P: J(u) = u \rightarrow \inf; \quad U = \{u \in E^1, g_1(u) = u^2 \leq 0\} = \{0\}$$

$$U^* = \{0\}$$

$$0 = u^*$$

$$J^* = 0$$

второй акт

напишем ф-ю лаг.

$$\mathcal{L}(u, \bar{\lambda}) = \lambda_0 u + \lambda_1 u^2, \quad u \in E^1 = U_0, \quad \begin{matrix} \lambda_0 \geq 0 \\ \lambda_1 \geq 0 \end{matrix}$$

условие (4) выполняется в $\frac{\partial \mathcal{L}(u_*, \bar{\lambda})}{\partial u} \stackrel{(4)}{=} 0$

$$\lambda_0 + 2\lambda_1 u \Big|_{u=u_*} = 0$$

$$\Rightarrow \boxed{\lambda_0 = 0}$$

$$\bar{\lambda}^* = (0, \lambda) \quad \forall \lambda \geq 0 \quad \text{получится}$$

Возник. вопрос: когда же $\lambda_0 \neq 0$?

Задача (спросит почти у каждого на экз.)

$$J(u) = x^2 + y^2 + z^2 \rightarrow \inf. \quad ?$$

$$x - y + z \leq 1$$

Решить зад. и найти т. мин с помощью прав. экстр. лаг.

$U_0 = E^3 \Rightarrow (4)$ превращ. в рав-во нулю градиента погр. линейн. зад. Останется 1-2 точки, проверит.

на оптимальн. Почему т. опт? Это ж экстр. усл, не растет!

но мы знаем крит. оптим!

$$\langle \nabla f(u_*), u - u_* \rangle \geq 0 \quad \forall u = (x, y, z) : \{x - y + z - 1 \leq 0\} \text{ и}$$

u_* знаем, представляем

$$\text{и. д. } x - y + z \geq 1 \Rightarrow g(u) \leq 0$$

Теорема Куна-Таккера

Куна-Таккера
соед. в.

Бывают ли зап, где до оптимизм = 1 (как по
делам
Лагранжа)?

бывают!

Введем ф-ию Лагранжа, как её ввел Лагр.

$$L(u, \lambda) = f(u) + \sum_{i=1}^s \lambda_i g_i(u) \quad \begin{matrix} u \in U_0, \text{ где зап. } f(x, z) \\ \lambda \in \Lambda_0 = \{\lambda \in \mathbb{R}^s, \lambda_1 \geq 0, \dots, \lambda_s \geq 0\} \end{matrix}$$

- нормальная ф-ия Лагранжа

Опр: т. $(u_*, \lambda^*) \in U_0 \times \Lambda_0$ наз. седловой
точкой ф-ии Лагранжа, если: выполн.

$\nabla L(u_*, \lambda^*) = 0$ двойное пер-во

$$L(u_*, \lambda) \leq L(u_*, \lambda^*) \leq L(u, \lambda^*) \quad \begin{matrix} \forall u \in U_0 \\ \forall \lambda \in \Lambda_0 \end{matrix} \quad (2)$$

Теорема 1: (св-во седловой точки)

Пусть $f(u), g_i(u) \quad i = \overline{1, s}$ определены и
конечны на U_0 , (u_*, λ^*) - седло в смысле (2)

$$\Rightarrow u_* \in U_*, \quad J_* = L(u_*, \lambda^*) = f(u_*)$$

{ т.е. седло стоит горного }

Проанализируем условие пер-во $L(u_*, \lambda) \leq L(u_*, \lambda^*)$

$$J(u_*) + \sum_{i=1}^s \lambda_i g_i(u_*) \leq J(u_*) + \sum_{i=1}^s \lambda_i^* g_i(u_*) \quad \forall \lambda \in \Lambda_0$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^s (\lambda_i - \lambda_i^*) g_i(u_*) \leq 0 \quad \forall \lambda \in \Lambda_0 \quad (3)$$

1) рассмотрим $j = \overline{1, m}$. и $\lambda = (\lambda_1^*, \dots, \lambda_{j-1}^*, \lambda_j, \lambda_{j+1}^*, \dots, \lambda_s^*) \in \Lambda_0$
представим в (3).

$$(\lambda_j - \lambda_j^*) g_j(u_*) \leq 0 \quad \forall \lambda_j \geq 0.$$

Пусть $\lambda_j \rightarrow +\infty$ (большое число)

$$\underbrace{(\lambda_j)}_{\rightarrow 0} \left(1 - \underbrace{\left(\frac{\lambda_j^*}{\lambda_j}\right)}_{\rightarrow 0}\right) g_j(u_*) \leq 0, \quad \lambda_j \rightarrow +\infty$$

$$g_j(u_*) \leq 0$$

2) $j = \overline{m+1, s}$ и $\lambda = (\lambda_1^*, \dots, \lambda_{j-1}^*, \lambda_j, \lambda_{j+1}^*, \dots, \lambda_s^*) \in \Lambda_0$

$$(\lambda_j - \lambda_j^*) g_j(u_*) \leq 0 \quad \forall \lambda_j \in \mathbb{R} - \text{число}$$

a) $\lambda_j > 0 \quad \text{---} \lambda_j \rightarrow +\infty \quad g_j(u_*) \leq 0$

b) $\lambda_j < 0 \quad \text{---} \lambda_j \rightarrow -\infty \quad g_j(u_*) \geq 0$

$$\Rightarrow g_j(u_*) = 0$$

итак, получ., что $u_* \in U_0$ удовл. всем неравен

$$\Rightarrow \boxed{u_* \in U}$$

+ можем г-во ун-а пропик. нечетко

$$j = \overline{1, m}$$

$$\lambda = (\lambda_1^*, \dots, \lambda_{j-1}^*, \lambda_j, \lambda_{j+1}^*, \dots, \lambda_r)$$

$$(\lambda_j - \lambda_j^*) \underbrace{g_j(u_*)}_{\leq 0} \leq 0 \quad \text{знаем}$$

Пусть $\lambda_j \rightarrow 0$

$$-\lambda_j^* \underbrace{g_j(u_*)}_{\leq 0} \leq 0$$

$$\underbrace{\underbrace{\underbrace{\lambda_j^*}_{\geq 0} \underbrace{g_j(u_*)}_{\leq 0}}_{\leq 0}}_{\geq 0}$$

$$\Rightarrow \lambda_j^* g_j(u_*) = 0 \quad \forall j = \overline{1, m}$$

получ. усл. сопр. жесткости

Рассм. 2-ю часть пер-ваго же сфр. точки:

$$\underline{L(u_*, \lambda^*) \leq L(u, \lambda^*)} \quad \forall u \in U_0$$

$$J(u_*) + \underbrace{\sum_{i=1}^s \lambda_i^* g_i(u_*)}_{=0} \leq J(u) + \sum_{i=1}^s \lambda_i^* \underbrace{g_i(u)}_{\leq 0} \quad \forall u \in U. \quad (4)$$

$$\parallel \left(\begin{array}{l} i = \overline{1, m} - \text{усл. сопр. жестк.} \\ i = m+1, s \quad g_i(u_*) = 0 \end{array} \right)$$

$$J(u_*) = L(u_*, \lambda^*)$$

$$\begin{aligned} &\text{т.к. } U_0 \subset U \\ &\Rightarrow \text{верно } \forall u \in U \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \underline{J(u_*)} \leq J(u) + \underbrace{\sum_{i=1}^m \lambda_i^* \underbrace{g_i(u)}_{\leq 0}}_{\leq 0} \leq \underline{J(u)} \quad \forall u \in U$$

$$\Rightarrow u_* \in U_* \quad \text{и} \quad L(u_*, \lambda^*) = J_*$$

т.м.г.

Пример задачи, когда седла нет :

$$J(u) = u \rightarrow \inf; \quad V = \{ u \in E^1 = V_0, g(u) = u^2 \leq 0 \}$$

$$U_* = \{0\}; \quad Y_* = 0; \quad V_0 = E^1, \quad \Lambda_0 = \{\lambda \geq 0\}$$

$$L(u, \lambda) = u + \lambda u^2, \quad u \in E^1, \quad \lambda \geq 0$$

Пусть седло есть $(u_*, \lambda^*) = (0, \lambda^*)$

$$L(u_*, \lambda) = 0 + \lambda \cdot 0 = 0 \quad \forall \lambda \geq 0$$

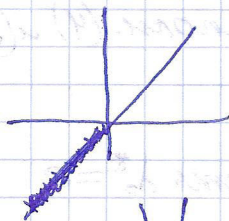
$$L(u_*, \lambda^*) \leq L(u, \lambda^*) \quad ?$$

$$0 \leq u + \lambda^* u^2$$

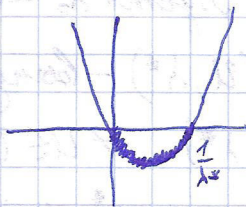
$$\forall u \in E^1 = V_0$$

но это неверно!

$$1) \lambda^* = 0$$



$$2) \lambda^* > 0$$



т.е. это пер-во
ни при каких λ^*
не выполн $\forall u$

$\Rightarrow$ седла нет!

Теорема 2 (Куна - Таккера).

Пусть V_0 - вып., замкн. мн-во

рассм $S = m$ (нет ограничений типа рав-в - так проще)

$\exists \bar{u} \in V$, что $g_i(\bar{u}) \leq 0 \ \forall i=1, m$. (условие Слейтера),

тогда $J(u), g_i(u)$ - выпукл. ф-ции на V_0 , $V_* \neq \emptyset$, $J_* > -\infty$.

Тогда в зад (1) ф-ция Лагранжа имеет седло, т.е. $\exists$ седло (u^*, λ^*) .

До-во (при доп. предполож. $J(u), g_i(u) \in C^1(V_0)$).

Рассм. $\forall m, u_* \in V_*$

В силу u - ~~воспольз.~~ прав. мнот. Лагранжа $\exists \bar{\lambda}^* \neq 0$:

$\lambda_0^* \geq 0, \dots, \lambda_m^* \geq 0$: выполн. (4) и (5)

ф-ии, что $\lambda_0^* > 0$.

От противного: Пусть $\lambda_0^* = 0$

из условия (4) и $L(u, \lambda^*)$ - выпукла ($J(u)$ вып., g_i - вып.)
 $\Rightarrow L(u_*, \lambda^*) \leq L(u, \lambda^*) \ \forall u \in V_0$

$$\lambda_0^* J(u_*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(u_*) \leq \lambda_0^* J(u) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(u) \quad \forall u \in V_0$$

рассм. $u = \bar{u}$

$$0 \leq \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(\bar{u}) \leq 0$$

$\Rightarrow \lambda_0 \neq 0, \lambda_0 > 0$ противореч.

$\lambda_i^* \geq 0$
 $\bar{\lambda} = (0, \lambda_1^*, \dots, \lambda_m^*) \neq 0$
 $\Rightarrow \exists \lambda_j^* \neq 0$, т.е. $\lambda_j^* > 0$

$\lambda_0 > 0 \Rightarrow$ проведем нормировку и возьмем $\lambda_0 = 1$.

$$\Rightarrow \text{получ. } \underline{L(u_*, \lambda^*) \leq L(u, \lambda^*)}$$

правое пер-во седла.

левое пер-во:

$$0 = \underbrace{\lambda_i^*}_{\substack{\text{уст. доп.} \\ \text{нежестк.}}} g_i(u_*) \geq \underbrace{\lambda_i}_{\geq 0} \underbrace{g_i(u_*)}_{\leq 0} \quad \forall i = \overline{1, m}$$

$$\neq J(u_*) + \sum_{i=1}^m$$

$$J(u_*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i^* g_i(u_*) \geq J(u_*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(u_*)$$

$$\forall \lambda \geq 0$$

$\Rightarrow$ получ. левое пер-во седла.

ч.т.д.

в среде

u_* - реш-е задачи (1)

что же такое λ^* ? Это зад., где λ^* - реш-е.

λ^* - т. max.

7.02.2007.

8 семестр

Двойственные задачи.

Я пидане и верина
 Верину вопреки
 Моё с. тобою 2 берега
 Я одной реки

$$J(u) \rightarrow \inf, u \in U = \{u \in U_0, g_i(u) \leq 0, i = \overline{1, m}, g_i(u) = 0, i = \overline{m+1, s}\} \quad (1)$$

$$(2) \quad L(u, \lambda) = J(u) + \sum_{i=1}^s \lambda_i g_i(u), \quad u \in U_0, \lambda \in \Lambda_0 = \{\lambda \in E^s, \lambda_i \geq 0, \lambda_m \geq 0\}$$

$$(3) \quad L(u_*, \lambda) \leq L(u_*, \lambda^*) \leq L(u, \lambda^*) \\ \in U_0 \times \Lambda_0 \quad \forall u \in U_0, \forall \lambda \in \Lambda_0$$

↑ седловая точка.

u_* - реш-ие задачи (1)

λ^* - реш-ие двойственной задачи.

$$\text{Введём } \chi(u) = \sup_{\lambda \in \Lambda_0} L(u, \lambda) = \begin{cases} J(u), & u \in U \\ +\infty, & u \in U_0 \setminus U \end{cases}$$

нов-задача

$$\chi(u) \rightarrow \inf, u \in U_0 \Leftrightarrow (1)$$

$$\text{Введём ф-цию } \psi(\lambda) = \inf_{u \in U_0} L(u, \lambda)$$

$$\psi(\lambda) \rightarrow \sup, \lambda \in \Lambda_0 \quad (1^*) - \text{двойственная задача}$$

вспомог (1*), получим некое значение χ_* (1)
даже в общем случае.

$$\inf_{U_0} \chi(u) = \chi_* = \chi_*$$

$U_* = \{u \in U_0, \chi(u) = \chi_*\}$ - мн-во точек min.

$$\sup_{\Lambda_0} \psi(\lambda) = \psi^*$$

$\Lambda^* = \{\lambda \in \Lambda_0 : \psi(\lambda) = \psi^*\}$ - мн-во точек max.

$$\boxed{\psi^* \leq \chi_*} \quad (4) \text{ - верно всегда.}$$

г-м: расм. $\forall (u, \lambda) \in U_0 \times \Lambda_0$

$$L(u, \lambda) \leq \sup_{\lambda \in \Lambda_0} L(u, \lambda) = \chi(u)$$

$$\inf_{u \in U_0} L(u, \lambda)$$

$$\psi(\lambda)$$

$$\Rightarrow \psi(\lambda) \leq \chi(u)$$

$$\forall u \in U_0, \forall \lambda \in \Lambda_0$$

$$\psi^* = \sup_{\lambda} \psi(\lambda) \leq \chi(u) \quad \forall u \in U_0$$

$$\psi^* \leq \inf_{U_0} \chi(u) = \chi_*$$

$$\Rightarrow \psi^* \leq \chi_*. \quad \text{ч.т.д.}$$

Когда же $\psi^* = \chi_*$?

Это не всегда.
см. пример, когда среда
нет. - там $\leftarrow$

Теорема: Для того, чтобы $\psi^* = \chi_*$, $U_* \neq \emptyset, \Lambda \neq \emptyset$
 необх. и дост., чтобы ф-ия $\angle(u, \lambda)$ имеет ⁽⁶⁾ седло
 в смысле (3): $\{ \text{седло} \} = U_* \times \Lambda^*$
 или-во седловых точек

D-во:

$\Rightarrow$ (6) $\Rightarrow$ седло:

берем $\forall m. (u_*, \lambda^*) \in U_* \times \Lambda^*$. Д-м, что это - седло.
 в пер-во (5) представим *:

$$\psi^* = \inf_{u \in U_0} \angle(u, \lambda^*) \leq \angle(u_*, \lambda^*) \leq \sup_{\lambda \in \Lambda_0} \angle(u_*, \lambda) = \chi(u_*) = \psi^*$$

(6)
 ψ^*

$\Rightarrow \angle(u_*, \lambda^*) = \psi^*$

$$\Rightarrow \inf_{u \in U_0} \angle(u, \lambda^*) = \angle(u_*, \lambda^*) = \sup_{\lambda \in \Lambda_0} \angle(u_*, \lambda) \Rightarrow \angle(u_*, \lambda) \geq \psi^* \quad \forall \lambda \in \Lambda_0$$

$\angle(u, \lambda^*) \geq \psi^* \quad \forall u \in U_0$

$\Rightarrow \forall (u_*, \lambda^*) \in U_* \times \Lambda^* \subseteq \{ \text{седло} \}$

$\Leftarrow$ (3) $\Rightarrow$ (6). г-м:

$$\angle(u_*, \lambda) \leq \angle(u_*, \lambda^*) \leq \angle(u, \lambda^*) \quad \forall u \in U_0, \forall \lambda \in \Lambda_0$$

$$\chi(u_*) = \sup_{\lambda \in V_0} \angle(u_*, \lambda) = \angle(u_*, \lambda^*) = \inf_{V_0} \angle(u, \lambda^*) = \psi(\lambda^*) \leq \psi^* \quad (6)$$

$$\chi(u_*) \leq \chi_* \Rightarrow \chi_* \leq \psi^* \quad (8)$$

(4) + (8) $\Rightarrow \chi_* = \psi^*$
 в о.д.м. отсюда
 симп.

$$\Rightarrow \psi(\lambda^*) = \psi^* \\ \chi(u_*) = \chi_*$$

$$\Rightarrow \psi_*^* = \chi_* = \angle(u_*, \lambda^*) = \psi(\lambda^*) = \psi^*$$

т.е. если (u_*, λ^*) - сепло $\Rightarrow \psi(\lambda^*) = \psi_*^* \Rightarrow \lambda^* \neq \emptyset$
 $\Rightarrow \chi(u_*) = \chi_* \Rightarrow u_* \neq \emptyset$
 $\psi^* = \chi_*$ } (6)

т.н.г.

т.е. сеп. точка - очень хорошая.

Свойства двойств. задач.

Двойств. зад. $(I^*) \Leftrightarrow$ выпукл. зад., где ψ вып. и к.

зад. была невыпукла.

$$\inf_{u \in U_0} \angle(u, d\lambda_1 + (1-d)\lambda_2) \stackrel{\text{линейн. по } \lambda}{=} \inf_{u \in U_0} d\angle(u, \lambda_1) + (1-d)\angle(u, \lambda_2) \geq$$

$$\geq d \inf_{U_0} \angle(u, \lambda_1) + (1-d) \inf_{U_0} \angle(u, \lambda_2) = d\psi(\lambda_1) + (1-d)\psi(\lambda_2).$$

$\forall u \in U_0$

$$\Rightarrow \Psi(d\lambda_1 + (1-d)\lambda_2) \geq d\Psi(\lambda_1) + (1-d)\Psi(\lambda_2) \Rightarrow \text{выпуклость } \Psi(\lambda), \lambda \in \Lambda_0$$

$$\Rightarrow (1^*) \quad (-\Psi(\lambda)) \rightarrow \inf, \lambda \in \Lambda_0 - \text{выпукл. задача.}$$

(независ. от зад(1)!) Λ_0 - выпукл. мн-во

вернемся к иск. постановке зад. (1*).

$$\Psi(\lambda) \rightarrow \sup, \lambda \in \Lambda = \{ \lambda \in \Lambda_0 : \Psi(\lambda) > -\infty \}$$

берем λ
 жм-мн, не
 кот. мн-во.
 грань $\Psi(\lambda)$ -
 - конечно

Λ_0 - выпукл. по опр.

$$\{ \Psi(\lambda) = \inf_{\lambda_0} \mathcal{L}(\lambda, \lambda_0) \}$$

Λ - выпукл.:

$$\forall \lambda_1, \lambda_2 \in \Lambda \xRightarrow{d \in [0,1]} d\lambda_1 + (1-d)\lambda_2 \in \Lambda$$

В силу выпуклости ф-ции $\Psi(\lambda)$:

$$\Psi(d\lambda_1 + (1-d)\lambda_2) \geq \underbrace{d\Psi(\lambda_1)}_{\geq -\infty} + \underbrace{(1-d)\Psi(\lambda_2)}_{\geq -\infty} > -\infty$$

$$\Rightarrow d\lambda_1 + (1-d)\lambda_2 \in \Lambda$$

$\Rightarrow$ двойств. зад. записаны в виде (1).

Оказывается, мн-во Λ - не всегда замкнуто!

$\Rightarrow$ теор. Вейерштр. может не сработать, не можем проектировать — полно проблем.

Двойственные задачи в линейном программировании.

зад. лин. прог - когда в зад. (1) - все линейно:
 $J(u) = \langle c, u \rangle \rightarrow \inf, u \in U = \{u \in E_+^n = \{u \in E^n, u \geq 0\}\}$
 где E_+^n - все коор. неотрицат.
 $A_1 u \leq b_1, A_2 u \leq b_2 \}$

каноническая задача 1 П:

$$\langle c, u \rangle \rightarrow \inf, u \in U = \{u \geq 0, Au = b\}$$

две эти задачи в явн. виде являются двойств. задачей

$$L(u, \lambda) = \langle c, u \rangle + \langle \lambda, Au - b \rangle = \langle c, u \rangle + \langle A^T \lambda, u \rangle - \langle \lambda, b \rangle$$

$$\psi(\lambda) = \inf_{u \geq 0} L(u, \lambda) = \inf_{u \geq 0} \langle c + A^T \lambda, u \rangle - \langle b, \lambda \rangle$$

$$\begin{cases} - \langle b, \lambda \rangle, & \text{если } c + A^T \lambda \geq 0 \\ - \infty, & \text{иначе} \end{cases}$$

$$c + A^T \lambda \geq 0 \Rightarrow \langle \underbrace{c + A^T \lambda}_{\geq 0}, \underbrace{u}_{\geq 0} \rangle - \langle b, \lambda \rangle \rightarrow \inf = 0 - \langle b, \lambda \rangle$$

$$u = 0 \Rightarrow \inf$$

$$(c + A^T \lambda)_i < 0 \Rightarrow \langle c + A^T \lambda, u \rangle = \underbrace{(c + A^T \lambda)_i}_{< 0} \underbrace{u_i}_{\geq 0} + \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq i_0}}^n (c + A^T \lambda)_i u_i$$

зафиксируем

$\downarrow u_{i_0} \rightarrow +\infty$

139 $\Rightarrow \langle c + A^T \lambda, u \rangle \rightarrow \psi(\lambda) = -\infty$

двойств. задача

$$\Psi(\lambda) = \begin{cases} -\langle b, \lambda \rangle & , c + A^T \lambda \geq 0 \\ -\infty & , \text{иначе} \end{cases} \rightarrow \sup_{\lambda \in \mathbb{R}^m}$$

только конечн. зм-ые $\Rightarrow$ только верхн. граница

$$\Rightarrow -\langle b, \lambda \rangle \rightarrow \sup, \lambda \in \Lambda = \{\lambda \in \mathbb{R}^m, c + A^T \lambda \geq 0\}$$

14.02.2007.

$$J(u) \rightarrow \inf$$

$$F(u) = 0 \text{ - ограничения}$$

$\in \text{с сопр. пр-ву } y^*$

$$F: X \rightarrow Y$$

$$\mathcal{L}(u, \lambda) = J(u) + \lambda F(u)$$

теперь нет ограничений.

можно по всем пр-ве дифференцировать, брать

градиент

Линейное программирование

мех. и двойств. задачи вполне явно

Тут всё есть, коли нет сомнения:

И черты, и любовь, и страсти, и цветы

Трибадов "Торе от ума".

Васильев, Иванский "Линейное программирование"

2003г. "Факториал-пресс".

Общая задача лпм. прог.

$$J(u) = \langle c, u \rangle \rightarrow \min, \quad u \in U = \{u = (u^1, \dots, u^n) : u^j \geq 0, j \in J_0, \quad$$

$$A_1 u \leq b_1, A_2 u = b_2 \}$$

ограничения
типа нер-в и
рав-в.

общая
задача

03

Эти задачи возникают в экономике.

Примеры см. в книжках.

$$J(u) = \langle c, u \rangle \rightarrow \inf, \quad u \in U = \{u \geq 0, A_1 u \leq b_1, A_2 u = b_2\} \text{ - канонич. задача } (1)$$

из общ. задачи канонич. задача вытекает.

Общ. зад. может быть запис. в эквив. канонич. форме!

будем раскл. не совсем в общ. виде

$$J(u) = \langle c, u \rangle \rightarrow \inf, \quad U = \{u \geq 0, A_1 u \leq b_1, A_2 u = b_2\} \quad (031)$$

$$v = b_1 - A_1 u \geq 0 \Leftrightarrow A_1 u + v = b_1, v \geq 0$$

$$z = (u, v)$$

$$g(z) = \langle c, u \rangle + \langle 0, v \rangle \rightarrow \inf, \quad z \in Z = \{z = (u, v) \geq 0, A_1 u + v = b_1, A_2 u + 0 \cdot v = b_2\}$$

- задача стала канонической

(1₂)

(031) $\Leftrightarrow$ (1₂) либо обе зад. не имеют реш-е. одна реш-е одной зад, либо вовсе другое

Если z_* - реш. $(1_2) \Rightarrow z_* = (u_*, v_*) \Rightarrow u_*$ - реш. (03_1)
 еще надо с минимизацией разобраться, но это легко

u_* - реш. $(03_1) \Rightarrow z_* = (u_*, v_* = b_1 - A_2 u_*)$ - реш. (1_2) .

① переставка привед. к канонич. задаче - увеличению размерности задачи!

Если некая компонента отриц.:

~~3~~ $\forall$ вещ. число $a = \underbrace{\max\{a, 0\}}_{\geq 0} - \underbrace{\max\{-a, 0\}}_{\geq 0}$

$$u_i = \underbrace{\max(u_i, 0)}_{w_i \geq 0} - \underbrace{\max(-u_i, 0)}_{\bar{w}_i \geq 0} = w_i - \bar{w}_i$$

$$u = \underbrace{w}_{\geq 0} - \underbrace{\bar{w}}_{\geq 0}$$

Введем $z = (w, \bar{w})$

$$\langle c, u \rangle = \langle c, w \rangle - \langle c, \bar{w} \rangle \rightarrow \inf$$

$$z \in Z = \{ (w_1, w_2): \begin{array}{l} A_1 u = A_1 w - A_1 \bar{w} \leq b_1 \\ A_2 u = A_2 w - A_2 \bar{w} = b_2 \end{array} \} \rightarrow (03_3) \rightarrow (1_2)$$

$$v = b_1 - A_1 w - A_1 \bar{w}$$

пр-во перем. увеличивается!

— // —

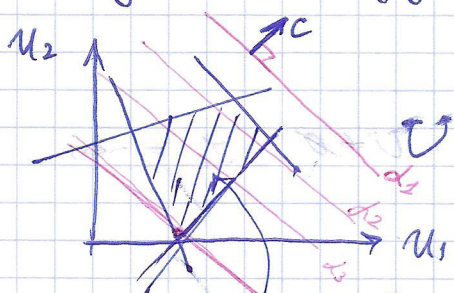
⇒ канонич. задача явл. жадной в каком-то смысле
 В курсе ЛП изучают как рац. канонич. задачу.

Стандартная задача ЛП.

$\langle c, u \rangle \rightarrow \inf, u \in U = \{u \geq 0, Au \leq b\}$ — тоже жадная в некот. смысле

с канонич. удобнее.

со стандартной от. удобна геометрич. интерпретация.



расшир. 2-мерн. случай

Au, b — две гиперпл-сти (прямые)

общий вид мин-ва $Au \leq b$

миним. уровня. (и мин-ва U , соответственно)

$\langle c, u \rangle = d$ — гиперпл-сть, 1-ная вектор c

$\langle c, u - u_0 \rangle$

$d_1 < d_2 < d_3$. Мы минимизируем

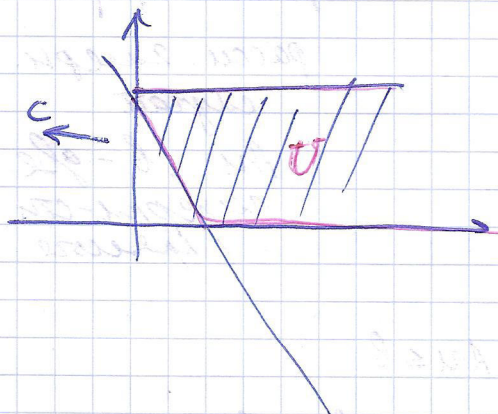
посл. касание — и есть наша минимизация.

когда лн-во V -неогранич., все зави. от $\bar{c}$

Пример: лн-во V пустое

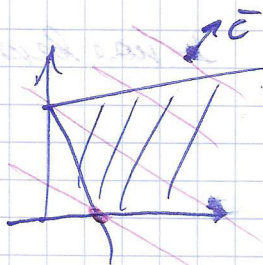
Общая часть есть, но вне нашего квадрата

I пустое: $\inf = -\infty$

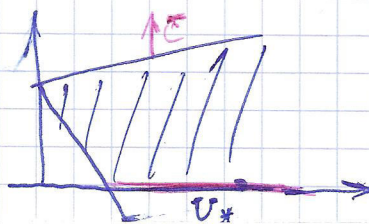


$V \neq \emptyset, I_* = -\infty$

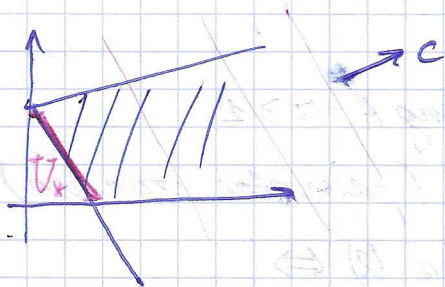
то же лн-во, но $\uparrow \bar{c} \Rightarrow$ все ок.



$\uparrow \bar{c} : \bar{c} \in OX$



много решений



U_x - огранич. лн-ва
(отрезок).

Во всех случаях, когда зад. имеет р-е, всегда имеет чл-ые точки.

Чл-ые точки.

точка $u \in U$ наз. чл-ой точкой лн-ва U , если u не является внутренней точкой никакого отрезка $[v_1, v_2]$, лежащего в U .

$$= \lambda v_1 + (1-\lambda) v_2, \quad 0 \leq \lambda \leq 1.$$

Точка макс-сти лн-ва чл-ая

у двукр. чл-ва, цилиндр - не др-ой чл-ой точки

Алгебраическая характеристика чл-ой точки для лн-ва $U = \{u \geq 0, Au = b\}$ (2)

$$A = (A_1, \dots, A_n)$$

$$Au = b \Rightarrow A_1 u^1 + A_2 u^2 + \dots + A_n u^n = b.$$

$$\langle a_i, u \rangle = b^i$$

Теорема: Пусть $A \neq \emptyset$, $\text{rang } A = r \geq 1$

$A_{j_1}, \dots, A_{j_r}$ - мин/независ (ранговые столбцы).

7. $v = (\underbrace{v^{j_1}, \dots, v^{j_r}}_{\in V})$ - условная точка (2) $\Leftrightarrow$

$$\Leftrightarrow \underbrace{A_{j_1} v^{j_1}}_{\geq 0} + \underbrace{A_{j_2} v^{j_2}}_{\geq 0} + \dots + \underbrace{A_{j_r} v^{j_r}}_{\geq 0} = b, \quad v^j = 0 \quad \forall j \neq j_1, \dots, j_r \quad (3)$$

$v^{j_1}, \dots, v^{j_r}$ - базисные координаты
(нормализованные обн. 0).

До-во:

$$\Rightarrow 1) v = 0 \Rightarrow A \cdot 0 = b \Rightarrow b = 0$$

Возьмем $A_{j_1}, \dots, A_{j_r}$ - ранговые столбцы

$$A_{j_1} \cdot 0 + \dots + A_{j_r} \cdot 0 = 0 = b.$$

2) $v \neq 0$.

$\forall j_1 \quad v^{j_1} \geq 0, \dots, v^{j_r} \geq 0$, остальные = 0.

г-м, что $A_{j_1}, \dots, A_{j_r}$ - мин/независ.

Пусть $\exists (\delta_{j_1}, \dots, \delta_{j_r}) = \delta : A_{j_1} \delta_{j_1} + \dots + A_{j_r} \delta_{j_r} = 0 \rightarrow \tilde{A} \delta = 0$

$$\tilde{A} = (A_{j_1}, \dots, A_{j_r})$$

т.е. δ - реш-е ур-я $\tilde{A} \delta = 0$

$$v_{\pm} = v \pm \varepsilon \delta$$

$$A v_{\pm} = A v + \varepsilon \underbrace{A \delta}_{=0} = A v = b$$

$$V_{\pm} = v_{\pm} \pm \varepsilon \gamma > 0 \quad (\text{если в } V \text{ запас неотрицательности})$$

$$v_{\pm} \in V$$

$$v = \frac{1}{2}(v_{+} + v_{-}) \Rightarrow v - \text{внутр. точка (середина) отрезка } [v_{+}, v_{-}]$$

$\Rightarrow v$ -не условн.

$$\text{противоречие. (таким, что } \exists \gamma \neq 0) \Rightarrow \gamma = 0. \Rightarrow A_{j_1}, \dots, A_{j_k} - \text{линейно независимы}$$

$$\Rightarrow k \leq r.$$

$$1) k = r \Rightarrow A_{j_1}, \dots, A_{j_k} = A_{j_1}, \dots, A_{j_r} \text{ — получили каноническую сист. столбцов}$$

$$A_{j_1} v^{j_1} + \dots + A_{j_r} v^{j_r} = b, \text{ ост. } v^j = 0 \text{ и т.д.}$$

$$2) k < r, A_{j_1}, \dots, A_{j_k}, \underbrace{A_{j_{k+1}}, \dots, A_{j_r}}_{\text{добираем до ранга}} \Rightarrow \text{тоже получим (3)}$$

$$v^{j_{k+1}} = 0$$

$$v^{j_r} = 0$$

⊕ Пусть $v \in V$ и восп. (3). Покажем, что v -ум. точка от произвольного:

$$\exists v_1, v_2 \in V : v = d v_1 + (1-d) v_2, \quad 0 \leq d \leq 1$$

$$\text{из (3): } v^j = 0, j \neq j_1, \dots, j_r.$$

$$0 \leq d v_1^j + (1-d) v_2^j \geq 0 \Rightarrow v_1^j = 0, v_2^j = 0 \text{ if } j \neq j_1, \dots, j_r$$

$$\Rightarrow A_{j_1} v_1^{j_1} + \dots + A_{j_2} v_2^{j_2} = b, \text{ т.к. } A v_1 = b.$$

$$A v_2 = b \Rightarrow A_{j_1} v_2^{j_1} + \dots + A_{j_2} v_2^{j_2} = b$$

$$v_2^{j_1} = v_1^{j_1}, \dots, v_2^{j_2} = v_1^{j_2}$$

$$\Rightarrow v_1 = v_2. \text{ (концы отрезка совпали)}$$

$\Rightarrow v$ не явл. внутр. точкой никакого отрезка

$\Rightarrow v$ - условная точка

$\gamma \Rightarrow$ вектор b
для спл.
через ряды
столбцов.

Опр.: Ум. точка наз. вырожденной, если среди базисных координат есть нули, и не невырожденной, если все они > 0 .

Пример: $v = \{ u = (u^1, u^2, u^3, u^4) \geq 0, \}$

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} u^1 + \begin{pmatrix} -1 \\ -1 \end{pmatrix} u^2 + \begin{pmatrix} 3 \\ 3 \end{pmatrix} u^3 + \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \end{pmatrix} u^4 = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \end{pmatrix}, z = 2.$$

$u_1 = (2, 1, 0, 0)$ - ум. точка, невырожден.

базис $B(u_1) = (A_1, A_2)$

$u_2 = (0, 0, 1, 0)$ - вырожден. ум. точка. $B(u_2) = (A_3, A_4)$
или (A_2, A_3) или (A_1, A_3) .

$u_3 = (0, \frac{5}{3}, 0, \frac{4}{3})$ (A_2, A_4)

невырожден. ум. точка - 1 базис
вырожден. - и.б. несколько

Симплекс-метод

$$v_{j_0}: A_{j_1} v^{j_1} + \dots + A_{j_r} v^{j_r} = b, \quad v^j = 0, \quad j \neq j_1, \dots, j_r.$$

$$J(u) = \langle c, u \rangle \rightarrow \inf. \quad u \in U = \{u \geq 0, Au = b\} \quad (1)$$

Идея: надо перебрать все упр. точки

их конечн. число:

наборов
ранн. столбцов - конечн. число.

⇒ алгоритм. способом можно перебрать все
упр. точки - но их очень много!
Их ^{число} м.б. близко к C_n^r

Симплекс-метод перебирает упр. точки не
бездумно, а целенаправленно (по мере убог-
вания зп-ше др-ше.)

Рассм. простейший вариант симплекс-метода.

Пусть есть откуда-то упр. точка v (пока не знаем
точно есть ли
влияет ли
упр. точка)
к ней есть базис $B(v) = \{A_{j_1}, \dots, A_{j_r}\}$

$$(v, B(v)) \rightarrow (w, B(w)) :$$

↑
новая упр. точка

$$J(w) \leq J(v)$$

← это
наша
цель.

(у нашей зар-
мы перейти
вспомогат.
такой симплекс-
метод решает
и находит упр.
точку в нашей
задач.)

Не огранич. обикн. (перемещенные переменные
 $j_1 \rightarrow 1, \dots, j_r \rightarrow r$) считаем, что у т. v базис $A_1, \dots, A_r$

$$B(v) = \{A_1, \dots, A_r\} = B.$$

~~Вектор~~ $v = \begin{pmatrix} \bar{v} \\ 0 \end{pmatrix}$ ← базисн. координаты
← первые 2 стр.

$$C = \begin{pmatrix} \bar{c} \\ c_{n+1} \\ \vdots \\ c_n \end{pmatrix}$$

$$u = \begin{pmatrix} \bar{u} \\ u_{n+1} \\ \vdots \\ u_n \end{pmatrix}$$

канонич. зад. (1) будем рассм. при предположении, что 1) $r = \text{rang } A = m$ (возьмем мин (завис. строки))

2) $m < n$

$r = m \leq n$ - в 4 матрице
исключаем строки $m = n$, т.к. это
несодержательной строки

$$A' u = b \quad \det A' \neq 0 \quad \Rightarrow \quad \text{решаем} \quad u = A'^{-1} b$$

(rang = n)

$$u = A'^{-1} b \geq 0 \Rightarrow v = \{u \geq 0\}$$

или $v = \emptyset$ (если $\exists u^i < 0$)

Приведенная форма задачи (1)

(приведем зад. (1) к упрощенной форме)

$$Au = b \Rightarrow \underbrace{A_1 u^1 + \dots + A_2 u^2 + A_{n+1} u^{n+1} + \dots + A_n u^n}_{B\bar{u}} = b$$

$$B\bar{u} + \sum_{i=2+n}^n A_i u^i = b$$

$$\Rightarrow \bar{u} + \sum_{i=2+n}^n (B^{-1} A_i) u^i = B^{-1} b = \bar{v}$$

$$\begin{cases} Av = B\bar{v} + 0 = b \\ \Rightarrow B\bar{v} = b \\ \Rightarrow \bar{v} = B^{-1}b \end{cases}$$

по упр. переход к новой сист. координат.
приведенной.

$$\bar{u} = \bar{v} - \sum_{i=2+1}^n (B^{-1}A_i) u^i$$

$$J(u) = \langle \bar{c}, \bar{u} \rangle + \sum_{i=2+1}^n c_i u^i = \langle \bar{c}, \bar{v} - \sum_{i=2+1}^n (B^{-1}A_i) u^i \rangle + \sum_{i=2+1}^n c_i u^i =$$

$$= \langle \bar{c}, \bar{v} \rangle - \sum_{i=2+1}^n \langle \bar{c}, B^{-1}A_i \rangle u^i + \sum_{i=2+1}^n c_i u^i =$$

$$= \langle \bar{c}, \bar{v} \rangle - \sum_{i=2+1}^n \underbrace{(\langle \bar{c}, B^{-1}A_i \rangle - c_i)}_{\Delta_i} u^i$$

$$\Rightarrow J(u) = \langle \bar{c}, \bar{v} \rangle - \sum_{i=2+1}^n \Delta_i u^i, \quad \Delta_i = \langle \bar{c}, B^{-1}A_i \rangle - c_i, \quad i=2+1, n$$

Рассм. задачу: (та же самая, но вогделено вариант и невариант кол-во)

$$J(u) = \langle \bar{c}, \bar{v} \rangle - \sum_{i=2+1}^n \Delta_i u^i \rightarrow \inf, \quad u \in U = \{u \geq 0, \bar{u} + \sum_{i=2+1}^n B^{-1}A_i u^i = \bar{v}\}$$

- приведенная форма зад. (1) (эквивал. иск. задане)

ищем только $u^i, i=2+1, n$, чтоб добиться минимума
введем у "хвоста" (u^k) ; положим $u^{2+1}=0, \dots, u^{k-1}=0,$
 $u^{k+1}=0, \dots, u^n=0$

$$\Rightarrow J(u) = \langle \bar{c}, \bar{v} \rangle - \Delta_k u^k, \quad u \in U = \{u \geq 0, \bar{u} + (B^{-1}A_k) u^k = \bar{v}\}$$

$$J(u) = \langle \bar{c}, \bar{v} \rangle - \Delta_k u^k \rightarrow \inf, \quad \bar{u} = \bar{v} - (B^{-1}A_k) u^k$$

эта зад. не эквив. зад. (1) $\{u$ хвоста оставили только k компоненту,

не она экв. релаксацией.

151 как и при решении той же задачи:

$$J(w) \leq J(v), \quad w \in U: w \geq 0, Aw = b$$

$$J(u) = \underbrace{\langle \bar{c}, \bar{v} \rangle}_{\text{фикс}} - \sum_k \Delta_k u^k \geq 0$$

условие: $u^k \geq 0$ и $\Delta_k > 0$ — такими образом выбираем Δ_k

$$\bar{u} = \bar{v} - (B^{-1}A_k)u_k$$

коэффициент $B^{-1}A_k > 0 \Rightarrow$ опуская коэффициент
в завис. от знаков $B^{-1}A_k$ и u_k 3 случая.

1) $\Delta_i \leq 0$ — безнадёжной случай
 $i=2+1, n$
может быть только увеличение

$\Rightarrow \bar{v}$ — оптимальная точка (т. min)

т.е. $\bar{v}$ — решение зад. (1)

г-во: верём $\forall u \in U$

$$J(u) = \langle \bar{c}, \bar{u} \rangle + \sum_{i=2+1}^n c_i u^i \geq \langle \bar{c}, B^{-1}A_i \rangle$$

$$A_i \leq 0$$

$$c_i \geq \langle \bar{c}, B^{-1}A_i \rangle$$

$$\geq \langle \bar{c}, \bar{u} \rangle + \sum_{i=2+1}^n \langle \bar{c}, B^{-1}A_i \rangle u^i = \langle \bar{c}, \bar{u} + \underbrace{\sum_{i=2+1}^n B^{-1}A_i u^i}_{\text{"v"}} \rangle =$$

$$= \langle \bar{c}, \bar{v} \rangle \stackrel{\text{"хвост" } v=0}{=} \langle \bar{c}, v \rangle = J(v)$$

$$\Rightarrow J(u) \geq J(v) \quad \forall u \in U$$

т.д.

$$2) \exists \Delta_k > 0, \text{ но } (B^{-1}A_k) \leq 0$$

$$\bar{u} = \bar{v} - \underbrace{(B^{-1}A_k)}_{\leq 0} \underbrace{u^k}_{\geq 0} \geq \bar{v} \geq 0$$

$\Rightarrow \bar{u} > 0 \Rightarrow$ допустимая точка.

$$u_k \rightarrow +\infty \Rightarrow \bar{u} \rightarrow +\infty \quad \text{остались в пределах нашего инт-ва } V$$

$$J(u) = J(v) - \underbrace{\Delta_k}_{> 0} \underbrace{u^k}_{\xrightarrow{u \rightarrow +\infty}} \rightarrow -\infty$$

Нашим направлением: двигаемся по лучу $k \rightarrow \infty$, $J(u) \rightarrow -\infty \Rightarrow \inf = J_* = -\infty \Rightarrow$ задача не имеет решения.

3) $\exists \Delta_k > 0$ и $\forall k$, для которых $\Delta_k > 0 \quad \exists i: (B^{-1}A_k)^i > 0$
 $\Rightarrow$ реализовали планание:

$$(B^{-1}A_k)^i > 0 \Leftrightarrow I_k(v) = \{i: (B^{-1}A_k)^i > 0\} \neq \emptyset$$

$$I_k(v) = \{i: (B^{-1}A_k)^i > 0\}$$

a) $i \notin I_k(v)$

$$u^i = v^i - \underbrace{(B^{-1}A_k)^i}_{\leq 0} \underbrace{u^k}_{\geq 0} \geq 0 \quad \forall u^k \geq 0$$

сводится к инт. 2)

$$2) i \in I_k(v) \Rightarrow u^i = v^i - \underbrace{(B^{-1}A_k)^i}_{> 0} \underbrace{u^k}_{\geq 0} \geq 0$$

должно выполняться

$$153 \Rightarrow \left[v^i > (B^{-1}A_k)^i u^k \right] - \text{ограничение на } u^k.$$

$$\Rightarrow \boxed{\frac{v^i}{(B^{-1}A_k)^i} \geq u_k \geq 0}$$

ограничение на u^k .

$$\forall i \in I_k(v)$$

$$\Rightarrow \bar{u} \geq 0$$

$$J(u) = J(v) - \underbrace{\Delta_k}_{\geq 0} u^k$$

хотим сильнее уменьшить.

$$\Rightarrow u_k = \min_{i \in I_k(v)} \frac{v^i}{(B^{-1}A_k)^i}$$

- правило выбора u_k .

Описали 1 шаг.

Но тут нас будут подмигивать
неприметности.

28.02.2007. Лекция №4.

Продолжение док-ва:

$$\min_{i \in I_k(v)} \frac{v^i}{\gamma_{ik} > 0} = \frac{v^s}{\gamma_{sk}} = u^k$$

$$v_{ik} = (B^{-1}A_k)^i$$

$$\bar{u} \neq B^{-1}A_k u_k = \bar{u}$$

$$Au = B$$

Принимли и новую точку

$$w = (\bar{u} = \bar{v} - (B^{-1}A_k) u_k, \overbrace{0, 0, \dots, 0}^{n-k}, u^k = \frac{v^s}{\gamma_{sk}}, 0, \dots, 0) \in U$$

$$f.e. (v, B(v)) \xrightarrow{III} (w, B(w)) \quad - \text{покажем, что это упр. точка}$$

$$B(w) = (A_1, \dots, A_{s-1}, A_k, A_{s+1}, \dots, A_2)$$

раньше на S -м месте стоял A_s и по базис.
 раз у ун-точки $(n-2)$ базисных нулей.

у $\vec{w}$ почит. S -ю коорд.

$$u^S = v^S - \underbrace{(B^{-1}A_k)^S}_{B_k} u_k = v^S - \underbrace{\delta_{sk}}_{\frac{\delta_{sk}}{B_k}} \frac{u^S}{\delta_{sk}} = v^S - v^S = 0.$$

$\Rightarrow n-2$ нулей есть тогда $\left(\begin{matrix} n-n+1 \\ n-1 \end{matrix} \right)$

$$d_1 A_1 + \dots + d_{s-1} A_{s-1} + d_k A_k + d_{s+1} A_{s+1} + \dots + d_n A_n = 0.$$

г-у, что все $d_i = 0$

$$\Leftrightarrow \sum_{\substack{i=1 \\ i \neq s}}^n d_i A_i + d_k A_k = 0.$$

$$A_k = \underbrace{B \cdot B^{-1} A_k}_{B \cdot \begin{pmatrix} \delta_{1k} \\ \vdots \\ \delta_{2k} \end{pmatrix}} = A_1 \delta_{1k} + \dots + A_n \delta_{nk} = \sum_{i=1}^n A_i \delta_{ik}$$

$$\sum_{\substack{i=1 \\ i \neq s}}^n d_i A_i + d_k \sum_{i=1}^n \delta_{ik} A_i = 0$$

$$\sum_{\substack{i=1 \\ i \neq s}}^n (d_i + d_k \delta_{ik}) A_i + d_k \delta_{sk} A_s = 0$$

н/комб.
 базисн.
 столбцов
 ун-вай точки.

на сист н/кез (базис ун. точки $\vec{v}$)

$$\Rightarrow \int d_i + d_k \delta_{ik} = 0 \quad \Rightarrow d_i = 0 \quad \forall i \Rightarrow A_{s-1}, A_{s-2}, A_k, A_{s+1}, \dots$$

$$A_1 w_1 + \dots + A_{s-1} w_{s-1} + A_k v_k + A_{s+1} w_{s+1} + \dots + A_r w_r = b.$$

Симплекс-таблица.

канон. матрица.

Запишем где v и соотв. базис

	базисной норм. точки v		базис. координаты							
	$B(v)$	y	u^1	...	u^i	...	u^s	...	u^r	u^n
Γ_1	1	v^1	1	0	0	...	0	0	γ_{r1}	γ_n
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$								
Γ_s	s	v^s	0	...	1		$\gamma_{ss}=1$	0	γ_{rs}	γ_n
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$								
Γ_r	r	v^r						1	γ_{rr}	γ_n
Δ		$J(v)$	0	...	0		0	0	Δ_n	Δ_n

$$A u = b \quad * B^{-1}$$

$$\Downarrow \bar{u} + \sum_{k=2+1}^n (B^{-1} A_k) u^k = \bar{v} = B^{-1} b$$

приведенная
система

выделим s-ое ур-ие. (s-ая строка).

$$u^s + \sum_{i=2+1}^n (B^{-1} A_i)^s u^i = v^s$$

Впишем это ур-ие в таблицу

$$J(v) = J(u) + \sum_{i=2}^n \Delta_i u^i, \quad \Delta_i = \langle B^{-1} A_i \rangle - C_i, \quad i = \overline{2, 1, n}$$

первые τ -нули: $i = \overline{1, \tau} : \Delta_i = \langle \bar{C}, \underbrace{B^{-1} A_i}_{\bar{e}_i} \rangle - C_i =$
 т.к. A_i -столбец
 матр. B .
 $= \langle \bar{C}, \bar{e}_i \rangle - C_i = 0.$

$J(u)$ писать не принято в симплекс-методе, т.к. этот столбец
 вида $\begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$.

симпл.-метод
 Рассм. I, II, III. с использ. симплекс-табл.

(I) среди $u^{2+2}, \dots, u^n$ $\frac{1}{2} u^k$: $k = \overline{k+1, n}$

$$\begin{array}{|c|} \hline u_{1k} \\ u_{2k} \\ \vdots \\ u_{rk} \\ \hline \Delta_k \\ \hline \end{array}$$

все

$$J(u) = J(v) - \Delta_k u^k.$$

$$\text{все } \Delta_k < 0$$

$$k = \overline{k+1, n} \Rightarrow J\text{-оптимальная точка}$$

II) $\exists \Delta_k > 0$, $B^{-1}A_k \leq 0$. (весь столбец u_k ^① окаж. отрицательн.)

$\Rightarrow J_* = -\infty$. Заг. не имеет решения.

III) $\exists \Delta_k > 0$ и во всех этих столбцах $\exists$ положит. коорд.

$$(B^{-1}A_k)^i = \delta_{ik} > 0.$$

$\delta_{sk} > 0 \Rightarrow I_k(v) \neq \emptyset$
все те номера, в кот. есть ^{столб.} положит. коорд.

$$u^k = \min_{i \in I_k(v) : \delta_{ik} > 0} \frac{v_i}{\delta_{ik}}.$$

все s -е ур-ие (s -я строка) делится на δ_{sk}



$\theta^k v^0 s$

достиг. мин $\Rightarrow$ переход к след. ур-ю тоже во.

A_s выбрас. из базиса, A_k входит в базис.

s	u^k	$\parallel$	$\dots$
-----	-------	-------------	---------

$\uparrow$
вместо v^s

Как напис. симплекс-табл. для новой ун. точки?

$$B^{-1}(w) \mid A_1 u^1 + \dots + A_n u^n = b$$

в новой табл. в столбце u_k должно стоять:

$$\begin{array}{c|c}
 u_k & \\
 \hline
 \delta_{1k} & \\
 \vdots & \\
 1 & \\
 \vdots & \\
 0 &
 \end{array}$$

мет. Гаусса-Жордана : метр $\rightarrow$ 

матрицы эквивалентны после преобр-ия
~~надо преобразовать систему~~

Переход в симп-табл. к новой ун. точке произв. путем исключения

Гаусса-Жордана : столб $\rightarrow$ 

Реш. $\Gamma_s(w) = \frac{\Gamma_s(v)}{\delta_{sk}}$

(поделим всю s -ю строку на δ_{sk})

$\Rightarrow$ обрач. 1. (помогает 1 элемент 0 в пом. Т-м.)

$$\Gamma_i(\omega) = \Gamma_i(\nu) - \delta_{ik} \left(\frac{\Gamma_S(\nu)}{\delta_{Sk}} \right) \Gamma_S(\omega) \quad (2)$$

$$D(\omega) = \Delta(\nu) - \Delta_k \cdot \frac{\Gamma_S(\nu)}{\delta_{Sk}}$$

s -ый столб. ~~таблица~~ используется

(на позиции (s, s) будет 1)

остальн. столбца не изменяется

(на позиции (s, i) стояли 0, $i \neq s$

они не изменяется.).

Мужу много, шерти мало,
Скажу перт, подстригаю кошку.

Решение пер-присоединяю

"Решение по шерти, вернётся ?
стриженному" - русск. ?

$$J(\omega) = J(\nu) - \delta_k u^k = J(\nu) - \Delta_k \left(\frac{\nu^S}{\delta_{Sk} > 0} \right)$$

" u^k ".

А вернётся $\nu^S = 0$?!

Хоть и барицентрич. координ.,
но м.б. вернётся уш. точка.

у вернётся уш. точки $0 \leq u^k = \min_{i \in I_k(\nu)} \frac{\nu_i}{\Gamma_{ik}} = \frac{\nu^S}{\delta_{Sk}} \geq 0$ у вернётся уш. точки

$\Rightarrow J(w) = J(v)$ и.б. (и всегда, а
когда $v^s = 0$,
 $\delta_{sk} > 0$.)

1) $J(w) \neq J(v)$

2) w -ум. точка $\Rightarrow w = v$. (см. вид w)

уменьшился барьер! $B(v) \rightarrow B(w)$
ум. точка не уменьшилась.

Может случиться, что будем крутиться
по барьерам ум. точки. Запихивание
(можем нахор. далеко от $m. min$.)

Невырожденная задача

у всех ум. точек $v^s > 0$ $s = \overline{1, r}$.

$\frac{v^s}{\delta_{sk}} \geq 0 \Rightarrow$ строить перек. к новой
ум. точке.

$\Rightarrow$ канц. раз перекор.

$(v_0, B(v_0)), (v_1, B(v_1)), \dots, (v_r, B(v_r))$

$$J(v_0) > J(v_1) > \dots > J(v_r)$$

удоб. $\Rightarrow$ никогда не вернемся в точку, в кот. уже
был $\Rightarrow$ k ум. точек конечн. много, барьеров-
конечн. число γ

$\Rightarrow$ придем к min

Антицикли. бывает, когда $n > 6$
(могут быть циклы)

Зациклив. - довольно редк. вещь
(но бывает)

* антицикли - "противоположн." от зацикливания
(проф. Васильев!).

антицикли - когда можно разными
способами проверять на зациклив.

$$k \text{ правилу } 0 \leq u_k = \frac{v^s}{\delta_{sk} > 0}$$

добавить дополнение:

если на нескольких точках, то когда
разумно выбрать N^0 , чтобы не было зацик-
ливания

Есть несколько примеров антициклических
(принципиально разные)

Пр: лексико-градир. правило

Можно упорядочить вектора.

Опр: говорят, что вектор $\bar{x} = (x^1, \dots, x^l) \in \mathbb{R}^l$

лексикоградирески положителен и обозна-
чают $x \succ 0$, если $x \neq 0$ первая ненулевая
координата положительна.

$$(-1, 0, 2, \dots) \not\geq 0$$

$$(0, 0, \dots, 0, 1, 2, \dots) \geq 0$$

$x \geq y$, если $x - y \geq 0$

$$x = (1, 1, \dots, \overset{i}{1}, \overset{i+1}{0}, \dots)$$

$$y = (1, 1, \dots, 1, 1, \dots)$$

$$y \not\geq x$$

$\forall x, y : 1) x \geq y$ или $2) x \leq y$ или $3) x = y$

Полнота упорядоченности.

Это хватает, чтобы сделать антииндукцию.