

2) *Alisma sp. sp. sp.*

2.1) Описание процесса
 Будем Φ зад. условной минимизацией: $J(u) \rightarrow \inf, u \in U \subseteq H(1)$ в U мн-во U допустимых эл-тов и необязательно совпадает со всем пр-вом H , а ф-ция $J(u) \in C^2(U)$

Итераци. посл-ть метода строится след. образом. Пусть известно k -е приближение $u_k \in U$. Возьмем квадратичн. аппроксимацию $J(u) - J(u_k) = Q_k(u) + o(\|u - u_k\|^2)$, где $Q_k(u) = \langle J'(u_k), u - u_k \rangle + \frac{1}{2} \langle J''(u_k)(u - u_k), u - u_k \rangle, u \in U$ (2) после чего вычислим u_{k+1} по ф-ле $u_{k+1} = \arg \min_{u \in U} Q_k(u)$ (3)

Почему данный метод принято называть мет. Ньют.? Чтобы пояснить название, Φ случай $U = H \Rightarrow$ реш-е зад. $J(u) \rightarrow \inf, u \in U$, необходимо удовн. ур-нию $J'(u) = 0$, т.е. $J'(u_{k+1}) = 0 = J'(u_k) + J''(u_k)(u_{k+1} - u_k) = 0$, откуда $u_{k+1} = u_k - (J''(u_k))^{-1} J'(u_k)$ (4) (тип решаем зад. $J'(u) = 0$)

Если мы теперь вспомним обычн. мет. Ньют. д/реш-я ур-а $f(x) = 0$, то есть процесс $x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}, k = 0, 1, \dots$, то увидим, что мет. (3) — это тот же мет. реш-я ур-а $J'(u) = 0$ в случае нильб. пр-ва. Отсюда и назв-е мет.

Более общ. схема мет. Ньют.: $u_{k+1} = u_k + \alpha_k (\bar{u}_k - u_k)$, где $\bar{u}_k = \arg \min_{u \in U} Q_k(u)$. Величина $\alpha_k \in [0, 1]$ наз-ся шагом мет. Ньют. В завис-ти от способа выбора α_k можно получить разлнх вар-ты мет. Ньют. Например, if взять $\alpha_k \equiv 1$, то $u_{k+1} = \bar{u}_k$, и мы получаем так называемый классич. мет. Ньют. Он имеет квадратичн. ск-ть сх-ти, но, как будет показано ниже, сх-ся лишь локально

2.2) Сх-ть метода
 $\exists$ (о сх-ти мет. Ньют.) $\exists U$ -вып., замкн. мн-во из H ,

$\text{int } U \neq \emptyset$. Ф-ция $Y(u)$ определена и явл-ся сип. вып. с const
 $\mu > 0$, $Y(u) \in C^2(U)$, $Y''(u)$ удовл. на U усл-ю Липшица
с $\text{const } L$, т.е. $\|Y''(u) - Y''(v)\| \leq L \|u - v\|$, $\forall u, v \in U$. (5) Начиная с
приблиз-е $u_0 \in U$ удовл. соотнош-ю $\|u_0 - u_*\| < \frac{2\mu}{L}$, (6) где u_* —
реш-е зад. (1) и $\langle Y''(u)\xi, \xi \rangle \geq \mu \|\xi\|^2$. (7) Тогда мет. (3) по-
лождаст посл-ть $\{u_k\}$: $\|u_k - u_*\| \leq \frac{2\mu}{L} q^{2^k}$, $k = 0, 1, 2, \dots$,
где $q = \frac{L\|u_0 - u_*\|}{2\mu} < 1$. (8) ↓ квадратич. ск-ть ск-ти

При выполнении усл. ∇ зад. минимиз. (1) удовл. всем
 требов-м сип. вып. ∇ Вейерштр., поэтому ее реш-е $u_* \in U$!
 $Y_k(u) = \langle Y'(u_k), u - u_k \rangle + \frac{1}{2} \langle Y''(u_k)(u - u_k), u - u_k \rangle \in C^2(U)$,
 причем $Y'_k(u) = Y'(u_k) + Y''(u_k)(u - u_k)$, $Y''_k(u) = Y''(u_k)$. (9)
 Тогда $\Rightarrow$, что $\langle Y''_k(u)\xi, \xi \rangle = \langle Y''(u_k)\xi, \xi \rangle \geq \mu \|\xi\|^2$, $\forall u \in U, \xi \in H$.
 Поэтому ф-ция $Y_k(u)$ также явл-ся сип. вып. на U с
 $\text{const } \mu$. Стало быть, и зад. нахожд-я u_{k+1} тоже удовл. всем
 треб.-ям ∇ Вейерштр. д/сип. вып. ф-ций, и $u_{k+1} \in U$!. Итак,
 при выполнении усл-й доказываем ∇ классич. метод Ньют.
 определен корректно.

Теперь восп-ся крит. оп-ты д/исходн. зад. и д/зад. поиска
 u_{k+1} : $\langle Y'(u_*), u - u_* \rangle \geq 0$, $\forall u \in U$; (11)
 $\langle Y'_k(u_{k+1}), u - u_{k+1} \rangle = \langle Y'(u_k) + Y''(u_k)(u_{k+1} - u_k), u - u_{k+1} \rangle \geq 0$,
 $\forall u \in U$. (12)

Подставляя в те из этих нерав-в $u = u_{k+1} \in U$, а во все $u = u_* \in U$,
 после чего складывая полученные соотнош-я, мы имеем:
 $\langle Y'(u_*) - Y'(u_k) - Y''(u_k)(u_{k+1} - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle \geq 0 \Leftrightarrow \langle Y'(u_*) -$
 $- Y'(u_k), u_{k+1} - u_* \rangle - \langle Y''(u_k)(u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle \geq \langle Y''(u_k)(u_{k+1} -$
 $- u_*) , u_{k+1} - u_* \rangle$

Оценим лев. и прав. части получ. нер-ва. Д/этого восп-ся

пои конечн. приращ-и, пер-вом к-б, усл. (5) и крит. сип.

$$\text{вып.: } \langle Y'(u_*) - Y'(u_k), u_{k+1} - u_* \rangle = \langle Y''(u_k)(u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle =$$

$$= \int_0^1 \langle Y''(u_k + t(u_* - u_k))(u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle dt = \langle Y''(u_k)(u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle$$

$$u_{k+1} - u_* \rangle = \int_0^1 \langle (Y''(u_k + t(u_* - u_k)) - Y''(u_k))(u_* - u_k), u_{k+1} - u_* \rangle dt$$

$$\leq \int_0^1 L \|t(u_* - u_k)\| \cdot \|u_* - u_k\| \cdot \|u_{k+1} - u_*\| dt = \frac{L}{2} \|u_* - u_k\|^2 \|u_{k+1} - u_*\|$$

$$\langle Y''(u_k)(u_{k+1} - u_*), u_{k+1} - u_* \rangle \geq \mu \|u_{k+1} - u_*\|^2$$

С учетом этих оценок мы получаем: $\frac{L}{2} \|u_* - u_k\| \|u_{k+1} - u_*\| \geq$
 $\geq \mu \|u_{k+1} - u_*\|^2 \Leftrightarrow \|u_{k+1} - u_*\| \leq \frac{L}{2\mu} \|u_k - u_*\|^2, k=0, 1, 2, \dots$

Отсюда уже нетрудно вывести нужный рез-т, используя мат. индукцию. Действительно, при $k=0$ с учетом $q = \frac{L}{2\mu} \|u_0 - u_*\| < 1$ мы имеем: $\|u_1 - u_*\| \leq \frac{L}{2\mu} \|u_0 - u_*\|^2 = \frac{2\mu}{L} q^2 =$
 $= \frac{2\mu}{L} q^{2^1}$

Наконец, по индукции предполагая, что $\|u_k - u_*\| \leq \frac{2\mu}{L} q^{2^k}$,
 имеем: $\|u_{k+1} - u_*\| \leq \frac{L}{2\mu} \|u_k - u_*\|^2 \leq \frac{L}{2\mu} \left(\frac{2\mu}{L} q^{2^k}\right)^2 = \frac{2\mu}{L} q^{2^{k+1}}$ ■

Достоинства: высокая ск-ть ск-ти.

Недостатки: $Y''(u)$ сложно найти

• На каждом шаге необх. решать доп. зад. минимиз.
 • Метод требует хорошего начального приближ-я иногда, чтобы использовать метод
 ! Зам $\exists$ квазиньютоновские методы $u_{k+1} = u_k - \mathcal{A}_k Y'(u_k)$, где
 оп-р $\mathcal{A}_k \in L(H \rightarrow H)$: $\lim_{k \rightarrow \infty} \|\mathcal{A}_k - (Y''(u_k))^{-1}\| = 0$

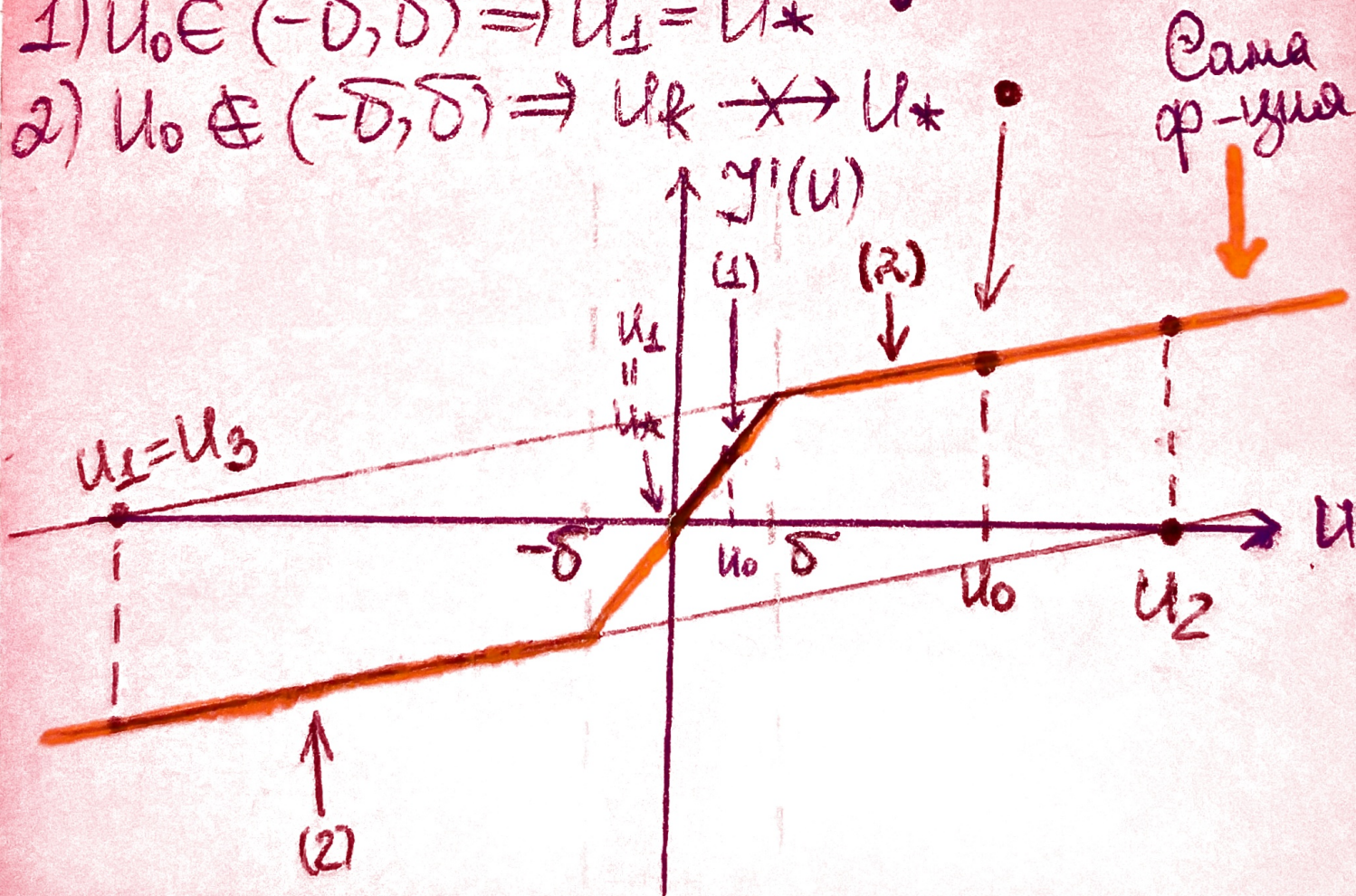
Пример $J(u) \rightarrow \inf, u \in H = \mathbb{R}^1 \Rightarrow$

$\Rightarrow J'(u) = 0$; мет. сл.: $u_{k+1} = u_k -$
 $-(J''(u_k))^{-1} J'(u_k)$

$$u_* = 0$$

1) $u_0 \in (-\delta, \delta) \Rightarrow u_1 = u_*$

2) $u_0 \notin (-\delta, \delta) \Rightarrow u_k \rightarrow u_*$



Метод координатного спуска

На пред. лекциях в основном, были $\neq$ итерационные методы минимиз., а д/своей реализации требуют вычисления 1 или 2 х производ-х целевой ф-ции. Однако в практич. зад. нередко либо минимизируем. ф-ция не обладает нужной под-

костью, либо вычисл-е и произв-х с нутной точно-
стью оказывается слишком трудоемким. А/подобных си-
туаций желательно иметь в запасе мет. мн., при ре-
ализации д. треб-ся вычислять лишь знач-я ф-ции.
Одним из таких мет. явл-ся метод по координатн. спус-
ка.

✗ Этот метод применительно к зад. мин. без огра-
нчит-й в конечномер. пр-ве: $Y(u) \rightarrow \inf, u \in \mathbb{R}^n$ (1) Выберем
в пр-ве $\mathbb{R}^n$ некот. базис, например, стандартн. ОНБ $e_i, i=1, \dots, n$.
При реализации мет. будет производ-ся циклич. перебор
этих базис. в-ов, поэтому д/удобства описания итераци. про-
цесса (теоретически бесконечного) выстроим их в единую ∞
посл-ть: $p_0 = e_1, p_1 = e_2, \dots, p_{n-1} = e_n, p_n = e_1, p_{n+1} = e_2, \dots, p_{2n-1} = e_n,$
 $p_{2n} = e_1, \dots$ (2)

Перед запуском метода выбор-ся некот. старт. т. $u_0 \in \mathbb{R}^n$,
стартов. шаг $\alpha_0 > 0$ и коэфф-т дробления шага $\beta \in (0, 1)$. По-
пустим, что на k -й итерации найдено k -е приближ-е u_k и
текущ. шаг-е шага $= \alpha_k > 0$. А/спр-няя очередного приближ-
-а выпол-ся след. действия. Берется базис. в-р p_k и вычис-
-ся знач-е ф-ции в т. $u = u_k + \alpha_k p_k$.

If $Y(u_k + \alpha_k p_k) < Y(u_k)$, то $u_{k+1} = u_k + \alpha_k p_k, \alpha_{k+1} = \alpha_k$ (3) и
процесс продолж-ся из т. u_{k+1} со след. по пор-ку базисн.
направл-м p_{k+1} . If $Y(u_k + \alpha_k p_k) \geq Y(u_k)$, то вычисл-ся знач-е
ф-ции в противополож. т. $u = u_k - \alpha_k p_k$.

If $Y(u_k - \alpha_k p_k) < Y(u_k)$, то $u_{k+1} = u_k - \alpha_k p_k, \alpha_{k+1} = \alpha_k$ (4) и
переходим к след. итерации с очередным базис. в-ром p_{k+1} .
Будем наз-ть $(k+1)$ -ую итерацию удачной, if переход от

u_k k u_{k+1} произвел по одному из усл. (3) или (4) и сопро-
 вождался строгим убыванием знач-я ф-ции. If же
 $Y(u_k - \alpha_k p_k) \geq Y(u_k)$, т.е. нарушены оба усл-я (3) и (4), назо-
 вем $(k+1)$ -ю итерацию неудачной. Дальнейшие действия
 завис. от предистории. В процессе вычисл-й ведется под-
 счет числа неудачн. итераций, случившихся подряд. If их
 общ. кол-во вместе с неудачей на текущ. $(k+1)$ -м шаге еще
 не достигло n , то полагают $u_{k+1} = u_k$, $\alpha_{k+1} = \alpha_k$ (5) и переходят
 к очередн. тапсу направл-ю p_{k+1} . If же все $n-1$ итерации,
 предшествующие неудаче, зафиксир.-и на $(k+1)$ -м шаге, также
 были неудачн., то производится дробление шага α_k с апри-
 орно выбранным коэфф-м $\lambda \in (0, 1)$: $u_{k+1} = u_k$, $\alpha_{k+1} = \lambda \alpha_k$ (6)
 и проверка основных усл-й (3) и (4) продолж-ся на более
 мелкой сетке. Дост. усл-я сх-ти описанного вар-та мет.
 по коорд. спуска содержит след.

IV] ф-ция $Y(u)$ вып. на $\mathbb{R}^n$ и принадлежит классу
 $C^1(\mathbb{R}^n)$, а начал. приближ-е u_0 : соответствующему мн-во
 Лебега $M_0 = \{u \in \mathbb{R}^n \mid Y(u) \leq Y(u_0)\}$ отр. Тогда посл-ть u_k , вы-
 рабатываемая мет-м (2)-(6), сх-ся и по ф-ции и по ар-
 гументу: $\lim_{k \rightarrow \infty} Y(u_k) = Y_*$, $\lim_{k \rightarrow \infty} g(u_k, u_*) = 0$ (7)

По усл., мн-во M_0 отр, а из непр-ти ф-ции $Y(u) \Rightarrow$ его
 замкнут. Кроме того, это мн-во по построению содержит
 в себе все точки, перспективные в плане мин. $Y(u)$ на
 всем пр-ве $\mathbb{R}^n$, поэтому в силу классич. (конечномер) л-
 Вейерштр. будем иметь $Y_* > -\infty$ и $U_* \neq \emptyset$. Из описания
 мет. (2)-(6) $\Rightarrow$ монотонность: $Y(u_{k+1}) \leq Y(u_k)$, $k=0, 1, \dots$,
 поэтому $u_k \in M_0$ и $\exists \lim_{k \rightarrow \infty} Y(u_k) \geq Y_*$. Покажем, что $\lim_{k \rightarrow \infty} g(u_k, u_*) = 0$

$= 0$, т.е. моментом дробления шага мет. будет ∞ много.
 Допустим противное: $\square$ последнее дробление состоялось
 на N -м шаге, после чего процесс вычисл-й (∞) продолж-
 -ся с фикс. шагом $\alpha_k = \alpha_N = \alpha > 0$, $k = N, N+1, \dots$ $\times$ в кр-ве
 $\mathbb{R}^n$ дискрет. сетку (решетку) M_α с одним и тем же равно-
 шерн. шагом $\alpha > 0$ по всем координатн. направл-м и по-
 шестим т. u_N в один из ее узлов. Из описания мет.
 некоорд. спуска $\Rightarrow$, что все следующие приближ-я u_k явл-
 -ся узлами этой самой решетки, т.е. $u_k \in M_\alpha$, $\forall k \geq N$, и
 остаются в пределах огр. мн-ва M_0 , в Δ может нах-ся
 лишь конечн. число узлов сетки M_α . Но при перемещ-
 -ии по конеч. мн-ву узлов невозможно ∞ число раз
 наблюдать строгое убывание знат-й ф-ции, без Δ обяза-
 тельно произошла бы дробление шага. Полученное про-
 тиворечие показывает, что процесс дробления α_k бесконе-
 чен и $\lim_{k \rightarrow \infty} \alpha_k = 0$.

$\square$ $k_1 < k_2 < \dots < k_m < \dots$ — номера тех итераций, на Δ длина
 шага α_k дробится. В соотв. с описан. проц-й (2)-(6) этим
 дроблением предшествуют серии ровно из n неудачных
 итераций по всем базисн. направл-м: $Y(u_{k_m} + \alpha_{k_m} e_i) \geq$
 $\geq Y(u_{k_m})$, $Y(u_{k_m} - \alpha_{k_m} e_i) \geq Y(u_{k_m})$, $i = 1, 2, \dots$ (8)

Из посл-ти точек u_{k_m} , принадлежащих огр. мн-ву
 M_0 , можно выбрать сх-ся п/послед-ть. Без огранич-я общ-
 ности можем считать, что сама п-ть u_{k_m} сх-ся к некот.
 т. u_* . С помощью ф-лы конечн. приращ-й перепишем
 нер-ва (8) в виде $\langle Y'(u_{k_m} + \theta_m^+ \alpha_{k_m} e_i), e_i \rangle \alpha_{k_m} \geq 0$,
 $\langle Y'(u_{k_m} - \theta_m^- \alpha_{k_m} e_i), e_i \rangle (-\alpha_{k_m}) \geq 0$, (9) при некот. $\theta_m^+, \theta_m^- \in [0, 1]$

$m=1, 2, \dots$. Поделим $\text{ker-ва } (g)$ на $\alpha_{k_m} > 0$, после чего перейдем
 в них к $\lim_{m \rightarrow \infty}$. С учетом усл-я $Y'(x) \in C(\mathbb{R}^n)$ непр-ти град-а,
 непр-ти знач-й ∂_m^* и сх-ти $\alpha_{k_m} \rightarrow 0$ получим соотнош-я
 $\langle Y'(u_*), e_i \rangle \geq 0, \langle Y'(u_*), e_i \rangle \leq 0, i = \overline{1, n}$. П.к. $\{e_i\}_{i=1}^n$ - базис в
 $\mathbb{R}^n$, то отсюда $\Rightarrow$, что $Y'(u_*) = 0$, а поскольку ф-ция $Y(u)$
 вып., то т. u_* явл-ся одной из т. min: $u_* \in U_*$. Получ-ся,
 что п/посл-ть u_{k_m} явл-ся мин-ищей: $\lim_{m \rightarrow \infty} Y(u_{k_m}) = Y(u_*) =$
 $= Y_*$. Отсюда и из монот-ти посл-ти $Y(u_k) \Rightarrow$, что мин-
 ищую явл-ся и вся посл-ть u_k : $\lim_{k \rightarrow \infty} Y(u_k) = Y_*$, т.е.
 из утв. (*) доказано. Из утв. о сх-ти по арг-ту выводится
 из сх-ти по ф-ции и компактности в $\mathbb{R}^n$ мн-ва M_0 (см.
 классич. ∇ Вейерштр.) ■

Заметим, что при реализации описанного вар-та мет.
 покоорд. спуска не исп-ся знач-я град-ов мин-емой ф-ции,
 однако в усл. ∇ о сх-ти метода присутствует требование
 гладк-ти этой ф-ции. Приведем пример, показывающ., что
 при отсутствии гладк-ти без усиления остальных усл.
 ∇ сх-ть мет. покоорд. спуска гарантировать нельзя.

Пример * двумерную зад. min-ции $Y(u) = (x-1)^2 + (y-1)^2 + 2|x-y| \rightarrow \inf, u = (x, y) \in \mathbb{R}^2$

Ф-ция Y непр., сил. вып., огр. снизу на всем пр-ве $\mathbb{R}^2$,
 достигает своей нижней грани $Y_* = 0$ в единств. т. $u_* =$
 $= (x_* = 1, y_* = 1)$ и на прямой $y = x$ не явл-ся диффер-мой. Нетруд-
 но проверить, что при выборе в $\mathbb{R}^2$ стандарт. базис. направ-
 лений $e_1 = (1, 0), e_2 = (0, 1)$ в случае запуска мет. покоорд.
 спуска из начала координат $u_0 = (0, 0)$ независимо от выбора
 стартов. шага $\alpha_0 > 0$ процесс циклируется в начал. т. $u_k = u_0 =$

$= (0, 0)$, $k = 1, 2, \dots$, и сх-ти к реш-ю зад. мин-ции не вы-дет ни по ф-ции, ни по арг-у: $U(r_k) - U_* = U(u_0) - U_*$, $|u_k - u_*| = |u_0 - u_*| = \sqrt{2}$, $k = 1, 2, \dots$

Е и друг. вар-ты мет. покоорд. спуска. Так, вместо стандарт. базиса из единичн. координат e_1, e_2 исп-ся в (2), можно взять в $\mathbb{R}^n$ произвол. базис $e_i, i=1, \dots, n$, не обязательно ортонормир. При этом утв-е ∇ останется в силе, правда, "покоорд. спуском" соответствующ. итерационный процесс можно будет назвать с некот. натяжкой. Кстати, и в приведенной с незадк. ф-цией $U(u)$ в кач-ве базиса направл-й вместо стандарт. координат взять в-ры $e_1 = (1, 1)$, $e_2 = (1, -1)$, то из того же самого начал. приближ-я $u_0 = (0, 0)$ д/в старт. шаг $\alpha_0 > 0$ посл-ть u_k будет сх-ся к реш-ю зад.

Достоинства: простота, скромные требования к гладкости мин-емой ф-ции

Недостатки: невысокая ск-ть сх-ти, неспособность к распознаванию принадлежности вычисляемых приближ-й u_k оптим. мин-ву U_*

2/3

12.1 Примените метод проекции градиента с постоянным шагом $\alpha = \frac{1}{2}$ к следующей задаче условной оптимизации в пространстве $\mathbb{E}^2$

$$f(u) = 2x^2 + (x - y)^2 \rightarrow \inf, \quad u \in U = \{u = (x, y) \in \mathbb{E}^2 : 1 \leq x \leq 3, -2 \leq y \leq 2\},$$

взяв в качестве начального приближения точку $u_0 = (3, 0)$

13.1 Сделать два шага метода покоординатного спуска для решения задачи минимизации в пространстве $\mathbb{E}^2$

$$f(u) = (x - 1)^2 + (y - 1)^2 \rightarrow \inf, \quad u = (x, y) \in \mathbb{E}^2$$

Замечание: см. лекцию 13