

$$x \in V_0^{(k)} \Leftrightarrow f(x) \in V_0^{(k-1)}$$

Поэтому мы можем предположить без ограничения общности, что f имеет единственное собственное значение. Также без ограничения общности можно считать, что это собственное значение равно нулю.

Наша задача — построить базис в пространстве, в котором действует такой оператор, т.е. в корневом пространстве $V = V_0 = V_0^{(p)}$, которое является объединением подпространств $V_0^{(1)} \subset V_0^{(2)} \subset \dots \subset V_0^{(p)}$.

Для подпространства $L \subset V$ система векторов e_{r+1}, \dots, e_n называется относительным базисом (относительно подпространства L), если, будучи дополненной базисом подпространства L , она становится базисом всего пространства V . В любом (конечномерном) пространстве можно выбрать относительный базис относительно любого подпространства.

На первом шаге рассмотрим подпространство $V_0^{(p-1)} \subset V_0^{(p)} = V$ и выберем относительный базис e_1, \dots, e_q относительно этого подпространства. Очевидно, он будет состоять из присоединенных векторов порядка $p-1$. Поскольку $f(V_0^{(p)}) = V_0^{(p-1)}$, $f(e_1), \dots, f(e_q) \in V_0^{(p-1)}$. Покажем, что система векторов $f(e_1), \dots, f(e_q)$ линейно независима относительно предыдущего подпространства $V_0^{(p-2)}$: если $\alpha_1 f(e_1) + \dots + \alpha_q f(e_q) = f(\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_q e_q) \in V_0^{(p-2)}$, то $\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_q e_q \in V_0^{(p-1)}$, и из определения векторов e_1, \dots, e_q следует, что все $\alpha_1 = \dots = \alpha_q = 0$. Дополним систему векторов $f(e_1), \dots, f(e_q)$ до относительного базиса в $V_0^{(p-1)}$ относительно подпространства $V_0^{(p-2)}$ векторами g_1, \dots, g_s . Т.о. относительный базис $V_0^{(p-1)}$ относительно подпространства $V_0^{(p-2)}$ состоит из векторов $f(e_1), \dots, f(e_q), g_1, \dots, g_s$. К этому относительному базису применим оператор f и вновь полученную систему векторов опять дополним до относительного базиса $V_0^{(p-2)}$ относительно подпространства $V_0^{(p-3)}$. Этот процесс можно продолжить до конца, т.е. до подпространства $V_0^{(1)}$ и его нулевого подпространства.

Запишем полученные векторы в виде таблицы:

e_1	...	e_q								
$f(e_1)$...	$f(e_q)$	g_1	...	g_s					
$f^2(e_1)$...	$f^2(e_q)$	$f(g_1)$...	$f(g_s)$	h_1	...	h_r		
...
$f^{p-1}(e_1)$...	$f^{p-1}(e_q)$	$f^{p-2}(g_1)$...	$f^{p-2}(g_s)$	$f^{p-3}(h_1)$...	$f^{p-3}(h_r)$...	$l_1 \dots l_t$

обобщ. вект.

Векторы нижней строчки образуют базис подпространства $V_0^{(1)}$, векторы предпоследней строчки образуют относительный базис в $V_0^{(2)}$ относительно $V_0^{(1)}$, поэтому векторы двух последних строчек составляют базис подпространства $V_0^{(2)}$. Добавляя к ним векторы третьей с конца строчки, получаем базис подпространства $V_0^{(3)}$, и т.д. В итоге, все векторы таблицы составляют базис пространства V . Осталось проверить, что это — такой базис, в котором матрица оператора состоит из жордановых клеток.

Для этого рассмотрим вертикальные цепочки векторов таблицы. Обозначим $f^{p-1}(e_1) = \tilde{e}_1, f^{p-2}(e_1) = \tilde{e}_2, \dots, e_1 = \tilde{e}_p$. Т.к. \tilde{e}_1 — собственный вектор, отвечающий нулевому собственному значению, то $f(\tilde{e}_1) = 0$. Далее, по определению, $f(\tilde{e}_2) = f^{p-1}(e_1) = \tilde{e}_1, f(\tilde{e}_3) = \tilde{e}_2, \dots$. Пусть $L_1 = \langle \tilde{e}_1, \dots, \tilde{e}_p \rangle$ — линейная оболочка векторов первого столбца. Тогда L_1 переходит в себя, т.е. является инвариантным подпространством, при этом матрица оператора f , ограниченного на L_1 , имеет вид жордановой клетки с нулевым собственным значением. Аналогично, векторы второго столбца образуют инвариантное подпространство L_2 , и матрица ограничения f на L_2 также является жордановой клеткой, и т.д. Таким образом, матрица оператора f состоит из столбчатых жордановых клеток, сколько столбцов в таблице.

2) **Единственность.** Надо показать, что каким бы способом мы не привели бы матрицу оператора f к жордановой нормальной форме, количество жордановых клеток фиксированной размерности с собственным значением λ одно и то же. Для этого зафиксируем собственное значение λ и посчитаем количество клеток, ему отвечающих.

Базис e^i — основа ж.н.ф., базис $e^{i!}$ — грубая.

Введем числа $r_k(\lambda) = \text{rk}(f - \lambda \cdot \text{id})^k$ и $N_k(\lambda)$ — количество жордановых клеток размерности k , отвечающих собственному значению λ . Для блочно-диагональных матриц ранги можно считать по каждому блоку отдельно, и суммировать. Легко заметить, что при вычислении разности $r_{k+1}(\lambda) - r_k(\lambda)$ нужно учитывать только клетки, отвечающие собственному значению λ , поскольку ранги остальных клеток $J_m(\lambda_i - \lambda)$ не меняются при возведении таких клеток в любую степень (эти клетки невырождены).

Рассмотрим разность $r_0(\lambda) - r_1(\lambda)$. Для каждой отдельно взятой клетки с собственным значением λ такая разность равна 1, т.к. ранг клетки размера $k \times k$ равен $k - 1$, т.е. на единицу меньше, чем размерность. Поэтому каждая клетка вносит в разность $r_0(\lambda) - r_1(\lambda)$ вклад, равный единице, т.е. эта разность равна общему количеству клеток, следовательно $r_0(\lambda) - r_1(\lambda) = N_1(\lambda) + N_2(\lambda) + N_3(\lambda) + \dots$

Рассмотрим разность $r_1(\lambda) - r_2(\lambda)$. Для клеток размера 1×1 такая разность равна нулю, а для клеток размера $n \times n$ при $n \geq 2$ ранг клетки равен $n - 1$, а ранг ее квадрата равен $n - 2$, и их разность равна единице. Поэтому разность $r_1(\lambda) - r_2(\lambda)$ равна количеству клеток размера $n \times n$ при $n \geq 2$, т.е. $r_1(\lambda) - r_2(\lambda) = N_2(\lambda) + N_3(\lambda) + \dots$. Аналогично получаем, что $r_2(\lambda) - r_3(\lambda) = N_3(\lambda) + N_4(\lambda) + \dots$ и т.д., $r_{i-1}(\lambda) - r_i(\lambda) = N_i(\lambda) + N_{i+1}(\lambda) + \dots$. Вычитая из предыдущего равенства последующее, получаем $N_i(\lambda) = (r_{i-1}(\lambda) - r_i(\lambda)) - (r_i(\lambda) - r_{i+1}(\lambda)) = r_{i-1}(\lambda) - 2r_i(\lambda) + r_{i+1}(\lambda)$. Т.к. ранги от выбора базиса не зависят, то и числа $N_i(\lambda)$ от базиса не зависят, следовательно количество клеток каждого размера будет одно и то же, поэтому нормальная форма оператора единственна с точностью до перестановки клеток, из которых она состоит. \square

Функции от операторов и от матриц

Если функция $f(x)$ достаточно гладкая, т.е. имеет достаточно много производных, то для нее можно написать формулу Тейлора, которая будет иметь достаточно много членов, $f(t) = f(\lambda) + \frac{f'(\lambda)}{1!}(t - \lambda) + \frac{f''(\lambda)}{2!}(t - \lambda)^2 + \dots + \frac{f^{(m)}(\lambda)}{m!}(t - \lambda)^m + r_m$ (в качестве последнего слагаемого можно взять, например, остаточный член в форме Лагранжа). Если матрица A

— жорданова клетка, $A = \begin{pmatrix} \lambda & 1 & & 0 \\ & \ddots & \ddots & \\ & & \lambda & 1 \\ 0 & & & \lambda \end{pmatrix}$, то $f(A) = \begin{pmatrix} f(\lambda) & \frac{f'(\lambda)}{1!} & \dots & \frac{f^{(n-1)}(\lambda)}{(n-1)!} \\ & \ddots & \ddots & \vdots \\ & & f(\lambda) & \frac{f'(\lambda)}{1!} \\ 0 & & & f(\lambda) \end{pmatrix}$,

т.е. значение функции $f(A)$ определяется только значением функции $f(t)$ и ее $n - 1$ производной в точке $t = \lambda$, а все производные более высоких порядков (т.е. все последующие слагаемые формулы Тейлора) дают нулевой вклад. То есть, мы можем взять формулу Тейлора для этой функции, обрубить ее на $n - 1$ -й производной, и мы получим многочлен $p(t)$, причем $p(A) = f(A)$, а вычислять значение многочлена от матрицы мы умеем. Если матрица произвольна, то ее нужно привести к жордановой форме, $A' = \begin{pmatrix} A_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & A_m \end{pmatrix}$,

где A_1, \dots, A_m — жордановы клетки. Т.к. $f(A') = \begin{pmatrix} f(A_1) & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & f(A_m) \end{pmatrix}$ и $f(A) =$

$Cf(A')C^{-1}$, то формулу Тейлора нам достаточно обрубить на $k - 1$ -й производной, где k — максимальный размер жордановой клетки в жордановой форме матрицы A , тогда мы получим такой многочлен $p(t)$, что $p(A) = f(A)$. Этот многочлен называется интерполяционным.

Вопрос: Почему определение $f(A)$ не зависит от способа приведения к жордановой форме? Проверьте, что если матрица A приведена к жордановому виду $J(A)$ с помощью

двух различных матриц перехода, C и D , т.е. если $A = CJ(A)C^{-1} = DJ(A)D^{-1}$, то матрицы $D^{-1}C$ и $f(J(A))$ перестановочны для любой функции f , для которой определено $f(J(A))$.

Овеществление и комплексификация

Овеществление

Определение 38. Пусть V — векторное пространство над полем комплексных чисел \mathbb{C} . Рассмотрим пространство $V_{\mathbb{R}}$, состоящее из тех же векторов, что и V , только вместо операции умножения на все комплексные числа мы ограничимся умножением только на вещественные числа. Тогда $V_{\mathbb{R}}$ будет линейным пространством над полем вещественных чисел \mathbb{R} , оно называется *овеществлением* пространства V .

Пусть e_1, \dots, e_n — базис в пространстве V , тогда он не будет базисом пространства $V_{\mathbb{R}}$, так как не все вектора являются их линейными комбинациями с вещественными числами, а на комплексные числа мы больше не можем умножать. Базисом в $V_{\mathbb{R}}$ будут вектора $e_1, \dots, e_n, ie_1, \dots, ie_n$ (проверьте), следовательно $\dim_{\mathbb{R}} V_{\mathbb{R}} = 2 \dim_{\mathbb{C}} V$ (индекс у \dim неопределяет, над каким полем мы рассматриваем размерность пространства).

Определение 39. Пусть дан оператор $f: V \rightarrow V$, тогда этот оператор, рассматриваемый на пространстве $V_{\mathbb{R}}$, называется *овеществлением оператора f* и обозначается $f_{\mathbb{R}}$.

Посмотрим, как связаны матрицы операторов f и $f_{\mathbb{R}}$. Пусть в базисе e_1, \dots, e_n пространства V $f(e_k) = c_k^j e_j$. Матрицу $A_f = (c_k^j)$ оператора f можно разложить на вещественную и чисто мнимую часть, т.к. ее элементы — это комплексные числа, т.е. $A_f = A + iB$, где $A = (\operatorname{Re} c_k^j)$, $B = (\operatorname{Im} c_k^j)$. Тогда матрица оператора $f_{\mathbb{R}}$ в базисе $e_1, \dots, e_n, ie_1, \dots, ie_n$ будет иметь вид $A_{f_{\mathbb{R}}} = \left(\begin{array}{c|c} A & -B \\ \hline B & A \end{array} \right)$. Посчитаем $\det A_{f_{\mathbb{R}}}$, для чего сделаем следующие элементарные преобразования над строками и столбцами матрицы $A_{f_{\mathbb{R}}}$:

$$\begin{aligned} \left(\begin{array}{cc} A & -B \\ B & A \end{array} \right) &\rightarrow \left(\begin{array}{cc} A - iB & -B - iA \\ B & A \end{array} \right) \rightarrow \\ &\rightarrow \left(\begin{array}{cc} A - iB & -B - iA + i(A - iB) \\ B & A + iB \end{array} \right) = \left(\begin{array}{cc} A - iB & 0 \\ B & A + iB \end{array} \right), \end{aligned}$$

поэтому

$$\det A_{f_{\mathbb{R}}} = \det(A - iB) \det(A + iB) = \overline{\det(A_f)} \cdot \det A_f = |\det A_f|^2.$$

Комплексная структура

Определение 40. Пусть V — векторное пространство над \mathbb{R} . *Комплексной структурой* на V называется такой линейный оператор $j: V \rightarrow V$, что $j^2 = -id$.

Тогда пространство V можно рассматривать как векторное пространство над \mathbb{C} , так как на V можно ввести операцию умножения на комплексные числа: $(a + ib)v := av + bj(v)$. То, что это определение корректно (свойства v-viii определения векторного пространства), проверяется тривиально.

Лемма 41. Пусть j — комплексная структура на вещественном векторном пространстве V . Тогда

1) $\dim V$ четна;

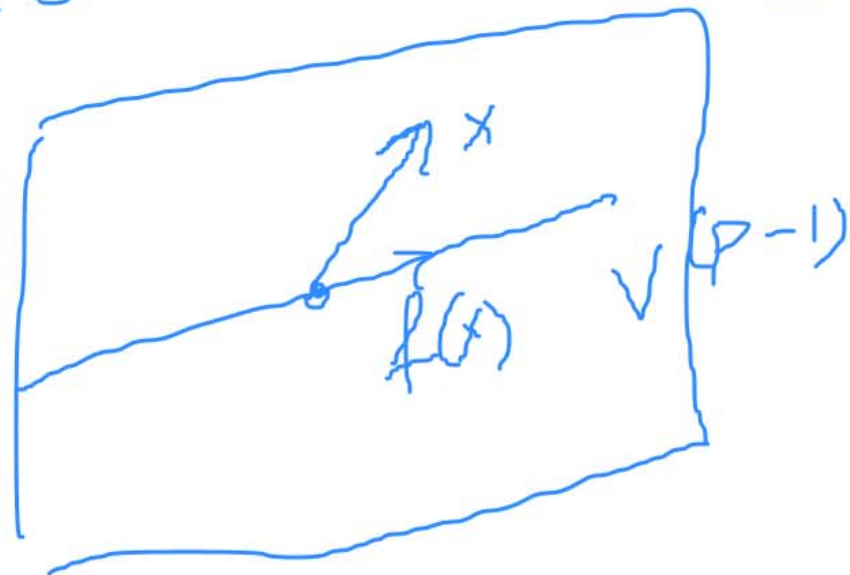
2) в подходящем базисе матрица оператора j имеет вид $A_j = \left(\begin{array}{c|c} 0 & -E \\ \hline E & 0 \end{array} \right)$.

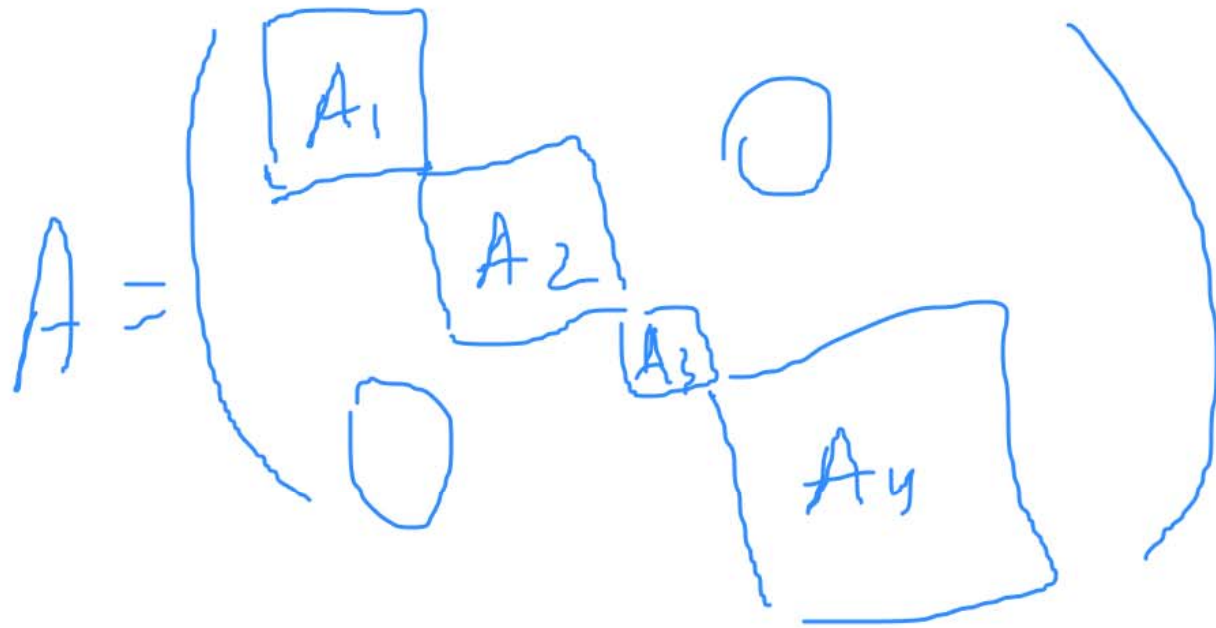
$$f(V^{(p)}) \subset V^{(p-1)} :$$

$$x \in V^{(p)} \iff f^p(x) = 0$$

$$f^p(x) = f^{p-1}(f(x)) = 0 \iff f(x) \in \underline{V^{(p-1)}}$$

$V^{(p)}$





$$\begin{aligned} \text{rk } A &= \text{rk } A_1 + \\ &+ \text{rk } A_2 + \text{rk } A_3 \\ &+ \text{rk } A_4. \end{aligned}$$

$$\underline{r_0(\lambda) - r_1(\lambda)} = \text{καμ-60 κελτόκ } c \lambda$$

$$= \underline{N_1(\lambda) + N_2(\lambda) + N_3(\lambda) + \dots}$$

$$r_1(\lambda) - r_2(\lambda) = N_2(\lambda) + N_3(\lambda) + \dots$$

$r_1 = rk \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ & 0 & 1 \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & -1 \end{pmatrix}$
 $r_2 = rk \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ & 0 & 1 \\ & & \ddots & \ddots \\ & & & -1 \\ & & & & 1 \\ & & & & & 0 \\ & & & & & & \ddots \\ & & & & & & & 1 \\ & & & & & & & & 0 \end{pmatrix}$

για "horiz" κελτόκ ενάκω

$$r_1 - r_2 = 1.$$

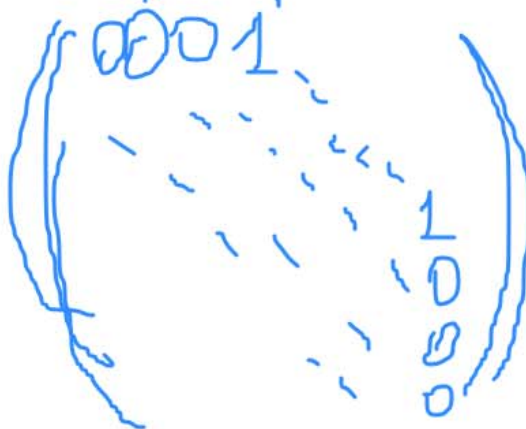
ομομερική κελτόκ

□

$r_2(\lambda) - r_3(\lambda) =$ кол-во "больших" клеток.

$= N'_3(\lambda) + N'_4(\lambda) - r_2 - r_3$
 r_2 - rank квадрата
 r_3 - rank куба

от клеток



□ □ $r_2 - r_3$ для больших клеток = 1.
 - это квадрат и куб = 0.



$$r_{i-1}(\lambda) - r_i(\lambda) = N_i(\lambda) + N_{i+1}(\lambda) t_{i+1}$$

$$r_i(\lambda) - r_{i+1}(\lambda) = N_{i+1}(\lambda) + N_{i+2}(\lambda) t_{i+2}$$

$$N_i(\lambda) = r_{i-1}(\lambda) - 2r_i(\lambda) + r_{i+1}(\lambda)$$

$$A - \lambda E = \begin{pmatrix} 0 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$$

$$(A - \lambda E)^m = 0 \text{ για } m \geq n$$

n - размер матрицы.

$$f(t) = \frac{f(\lambda)}{1!} (t - \lambda) + \frac{f''(\lambda)}{2!} (t - \lambda)^2 + \dots$$

\downarrow
вычисл.

$$t \rightarrow A \quad t - \lambda \rightarrow A - \lambda E.$$

конечная цепочка

$$f(\lambda) \cdot E + \frac{f'(\lambda)}{1!} (A - \lambda E) + \frac{f''(\lambda)}{2!} (A - \lambda E)^2 + \dots$$

$\begin{pmatrix} 0 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$

V - комплекс.

e_1, \dots, e_n
 $i e_1, \dots, i e_n$

$\forall x \in V$

кажд \mathbb{C} есть мн. зам.

кажд \mathbb{R} нет.

$$x = (\alpha_1 + i\beta_1)e_1 + \dots + (\alpha_n + i\beta_n)e_n = \alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_n e_n + \beta_1 \cdot (i e_1) + \dots + \beta_n \cdot (i e_n)$$

$\lambda_k = \alpha_k + i\beta_k$.

$$x = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n,$$

$$\lambda_i \in \mathbb{C}$$

не все x можно записать

как мн. комб. с вещест.

коэф.

$$\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_n e_n + \beta_1 (i e_1) + \dots + \beta_n (i e_n) = 0$$

$$\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = 0 \Rightarrow \lambda_1 = \dots = \lambda_n = 0 \quad \text{c. berzeugend. komp.}$$

$$\lambda \in \mathbb{C}$$

Коллективы. 13 апреля:

суд. 12-24, 3-4 часа

121, 125, 126 — 3 часа

ост.

4 часа.

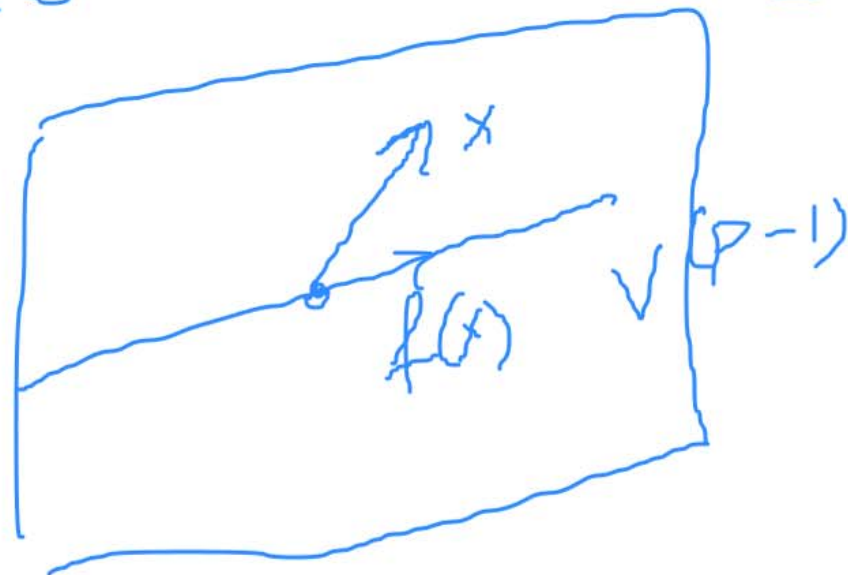
список вопросов на месте ср.
там же, где лекция.

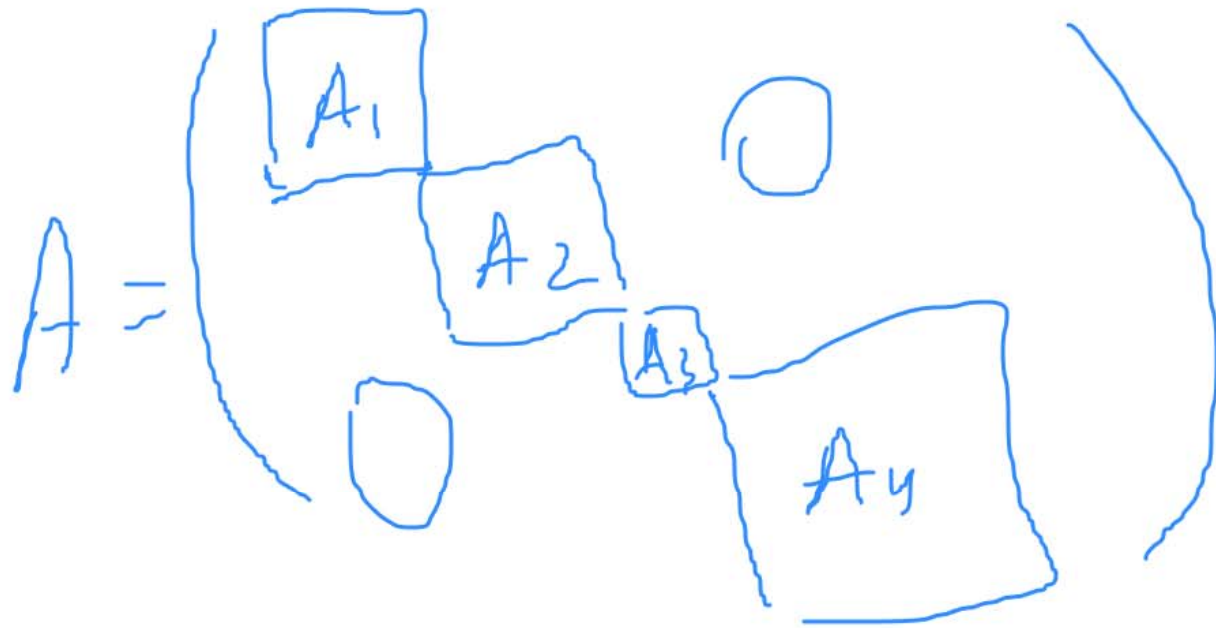
$$f(V^{(p)}) \subset V^{(p-1)} :$$

$$x \in V^{(p)} \iff f^p(x) = 0$$

$$f^p(x) = f^{p-1}(f(x)) = 0 \iff f(x) \in \underline{V^{(p-1)}}$$

$V^{(p)}$





$$\begin{aligned} \text{rk } A &= \text{rk } A_1 + \\ &+ \text{rk } A_2 + \text{rk } A_3 \\ &+ \text{rk } A_4. \end{aligned}$$

$$\underline{r_0(\lambda) - r_1(\lambda)} = \text{καμ-60 κελτόκ } c \lambda$$

$$= \underline{N_1(\lambda) + N_2(\lambda) + N_3(\lambda) + \dots}$$

$$r_1(\lambda) - r_2(\lambda) = N_2(\lambda) + N_3(\lambda) + \dots$$

$r_1 = rk \begin{pmatrix} 0 & 1 & & & \\ & 0 & 1 & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & -1 & \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$
 $r_2 = rk \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & & -1 & \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$

$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$
 $\begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$

ομογενής κλίμα

□

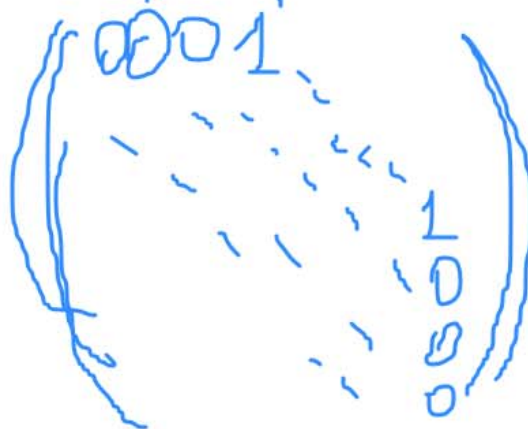
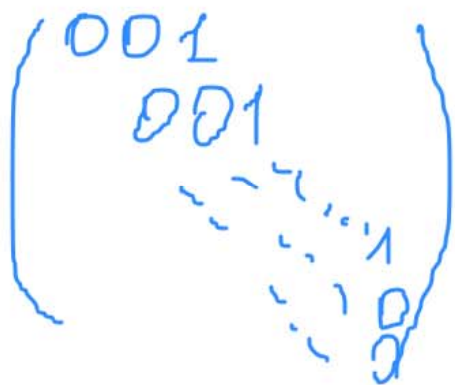
για "horiz" κελτόκ ελπίδα

$$r_1 - r_2 = 1.$$

$r_2(\lambda) - r_3(\lambda) =$ кол-во "больших" клеток.

$= N'_3(\lambda) + N'_4(\lambda) - r_2 - r_3$
 r_2 - rank квадрата
 r_3 - rank куба

от клеток



□ □ $r_2 - r_3$ для больших клеток = 1.
 - это квадрат и куб = 0.



$$r_{i-1}(\lambda) - r_i(\lambda) = N_i(\lambda) + N_{i+1}(\lambda)t_{i+1}$$

$$r_i(\lambda) - r_{i+1}(\lambda) = N_{i+1}(\lambda) + N_{i+2}(\lambda)t_{i+2}$$

$$N_i(\lambda) = r_{i-1}(\lambda) - 2r_i(\lambda) + r_{i+1}(\lambda)$$

$$A - \lambda E = \begin{pmatrix} 0 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$$

$$(A - \lambda E)^m = 0 \text{ για } m \geq n$$

n - размер матрицы.

$$f(t) = \frac{f(\lambda)}{1!} (t - \lambda) + \frac{f''(\lambda)}{2!} (t - \lambda)^2 + \dots$$

\downarrow
члены.

$$t \rightarrow A \quad t - \lambda \rightarrow A - \lambda E.$$

конечная
цепочка

$$f(\lambda) \cdot E + \frac{f'(\lambda)}{1!} (A - \lambda E) + \frac{f''(\lambda)}{2!} (A - \lambda E)^2 + \dots$$

$\begin{pmatrix} 0 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$

V - комплекс.

e_1, \dots, e_n
 $i e_1, \dots, i e_n$

$\forall x \in V$

кажд \mathbb{C} есть мн. зам.

кажд \mathbb{R} нет.

$$x = (\alpha_1 + i\beta_1)e_1 + \dots + (\alpha_n + i\beta_n)e_n = \alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_n e_n + \beta_1 (i e_1) + \dots + \beta_n (i e_n)$$

$\lambda_k = \alpha_k + i\beta_k$

$$x = \lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n$$

$$\lambda_i \in \mathbb{C}$$

не все x можно записать

как мн. коэф. с вещест.

коэф.

$$\alpha_1 e_1 + \dots + \alpha_n e_n + \beta_1 (i e_1) + \dots + \beta_n (i e_n) = 0$$

$$\lambda_1 e_1 + \dots + \lambda_n e_n = 0 \Rightarrow \lambda_1 = \dots = \lambda_n = 0 \quad \text{c. berzeugend. komp.}$$

$$\lambda \in \mathbb{C}$$