

1 Przestrzenie z iloczynem skalarnym

W definicji przestrzeni wektorowej nie ma mowy o długości wektora (chyba że jest to wektor zerowy). Wprowadzając pojęcie normy, mamy zdefiniowaną długość wektora. Nie umiemy jednak mierzyć *kątów* między wektorami (tzn. pojęcie kąta nie jest tam zdefiniowane). W przestrzeniach z iloczynem skalarnym jest to możliwe i w takich przestrzeniach możemy pełniej wykorzystywać intuicje geometryczne.

1.1 Iloczyn skalarny i jego własności

Niech V będzie przestrzenią wektorową nad ciałem \mathbb{K} (w praktyce \mathbb{K} będzie \mathbb{R} lub \mathbb{C}). Odwzorowanie $(\cdot|\cdot): V \times V \rightarrow \mathbb{K}$ nazywamy *iloczynem skalarnym*, jeśli dla dowolnych wektorów $x, y, z \in V$ oraz $\lambda, \mu \in \mathbb{K}$ zachodzą warunki:

1. $(z|\lambda x + \mu y) = \lambda(z|x) + \mu(z|y)$ (tzn. iloczyn skalarny w drugim argumencie jest liniowy);
2. (a) $(x|y) = (y|x)$ dla $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ (symetria),
(b) $(x|y) = \overline{(y|x)}$ dla $\mathbb{K} = \mathbb{C}$ (hermitowskość).
3. $(x|x) \geq 0$, oraz $(x|x) = 0 \implies x = \mathbf{0}$.

Uwaga. Dla $\mathbb{K} = \mathbb{C}$, iloczyn skalarny na ogół przyjmuje wartości zespolone. Natomiast p. 2 powyżej mówi, że $(x|x) \in \mathbb{R}$ (a więc sensowny jest p. 3, i zgodnie z nim $(x|x) \geq 0$).

Def. Odwzorowanie $F: V \rightarrow W$ przestrzeni wektorowych nad \mathbb{C} nazywa się *antyliniowe*, jeśli jest addytywne (tzn. $F(x+y) = F(x) + F(y)$) oraz $F(\lambda x) = \bar{\lambda}x$ (tu $x, y \in F, \lambda \in \mathbb{C}$).

Zauważmy, że ze względu na własność 2, w przypadku zespolonym iloczyn skalarny jest *antyliniowy* w pierwszym argumencie:

$$(\lambda x|y) = \overline{(y|\lambda x)} = \overline{\lambda(y|x)} = \bar{\lambda}\overline{(y|x)} = \bar{\lambda}(x|y).$$

Pamiętając definicję formy biliniowej, możemy powiedzieć, że:

- Dla $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ iloczyn skalarny to forma biliniowa symetryczna, a stowarzyszona z nią forma kwadratowa jest dodatnio określona (p. 3).

Def. Rzeczywista przestrzeń wektorowa wyposażona w iloczyn skalarny nazywa się *przestrzenią euklidesową*.

- Dla $\mathbb{K} = \mathbb{C}$ iloczyn skalarny to forma liniowa w drugim argumencie i antyliniowa w pierwszym (takie formy nazywa się *półtoraliniowymi*). Jest ona ponadto *hermitowska* (p. 2) a stowarzyszona z nią forma kwadratowa jest dodatnio określona (p.3).

Def. Zespolona przestrzeń wektorowa wyposażona w iloczyn skalarny nazywa się *przestrzenią unitarną*.

Przykłady. (Własności iloczynu skalarnego wszędzie sprawdza się łatwo)

1. $V = \mathbb{R}^n$; $(x|y) = x^1y^1 + x^2y^2 + \dots + x^ny^n$. Jest to *standardowy* (bądź *kanoniczny*) iloczyn skalarny w \mathbb{R}^n .

2. $V = \mathbb{C}^n$; $(x|y) = \overline{x^1}y^1 + \overline{x^2}y^2 + \dots + \overline{x^n}y^n$. Jest to *standardowy* (bądź *kanoniczny*) iloczyn skalarny w \mathbb{C}^n .
3. $V = \mathbb{R}_n[\cdot]$; $(u|v) = \int_a^b u(x)v(x)dx$ (tu zakładamy, że $b > a$)
4. $V = \mathbb{C}_n[\cdot]$; $(u|v) = \int_a^b \overline{u(x)}v(x)dx$ (tu też zakładamy, że $b > a$)
5. $V = \mathbb{R}_n[\cdot]$; $(u|v) = \int_{-\infty}^{\infty} u(x)v(x)e^{-x^2}dx$.

Łatwo zobaczyć, że jeśli V jest przestrzenią z iloczynem skalarnym, to każda jej podprzestrzeń również jest przestrzenią z iloczynem skalarnym.

1.2 Norma indukowana przez iloczyn skalarny. Nierówność Schwarz

Dla wektora $x \in V$ zdefiniujemy wielkość $\|x\|$:

$$\|x\| = \sqrt{(x|x)}. \quad (1)$$

Z własności iloczynu skalarnego, mamy: $\|x\| \geq 0$; $\|\lambda x\| = |\lambda| \cdot \|x\|$.

Stw. (*Nierówność Schwarz*). Dla dowolnych wektorów $x, y \in V$ zachodzi nierówność:

$$|(x|y)| \leq \|x\| \cdot \|y\| \quad (2)$$

przy czym równość ma miejsce wtedy i tylko wtedy, gdy x, y są proporcjonalne (tzn $x = \alpha y$ dla pewnego $\alpha \in \mathbb{K}$).

Dowody przeprowadzimy oddzielnie dla przypadków \mathbb{R} i \mathbb{C} (wersja zespolona jest nieco bardziej skomplikowana. Wersja dla \mathbb{R} już – w nie najogólniejszym przypadku – była, ale dla kompletu zamieścimy i ją).

- $\mathbb{K} = \mathbb{R}$. Weźmy wektory $x, y \in V$ oraz $t \in \mathbb{R}$. Zdefiniujmy wielkość: $f(t) = (x - ty|x - ty)$. Ponieważ iloczyn skalarny jest nieujemny, mamy: $f(t) \geq 0$. Wypiszmy dokładniej:

$$f(t) = (x - ty|x - ty) = (x|x) - t(x|y) - t(y|x) + t^2(y|y) = \|x\|^2 - 2t(x|y) + t^2\|y\|^2;$$

widzimy, że $f(t)$ jest *trójmianem kwadratowym* w zmiennej t . Trójmian ten jest nieujemny, zatem jego wyróżnik jest niedodatni:

$$\Delta = 4(x|y)^2 - 4\|x\|^2\|y\|^2 \leq 0 \implies |(x|y)| \leq \|x\| \cdot \|y\|,$$

czyli dostaliśmy nierówność (2). Kiedy ma miejsce równość? Wtedy, gdy $\Delta = 0$, a to oznacza, że $f(t)$ ma pierwiastek (podwójny): $\exists t_0 : f(t_0) = 0$, a to znaczy, że $\|x - t_0 y\| = 0$, czyli $x = t_0 y$.

- $\mathbb{K} = \mathbb{C}$. Tu iloczyn skalarny nie jest symetryczny (przy zamianie argumentów pojawia się sprzężenie). Postąpimy trochę inaczej: Zapiszmy iloczyn skalarny $(x|y)$ w postaci (zespolonej) trygonometrycznej:

$$(x|y) = |(x|y)|e^{i\phi};$$

stąd możemy zapisać:

$$(e^{i\phi}x|y) = |(x|y)|.$$

Rozpatrzmy teraz następującą funkcję $f(t)$ zmiennej rzeczywistej t :

$$\begin{aligned} f(t) &= (e^{i\phi}x - ty|e^{i\phi}x - ty) = (x|x) - t(e^{i\phi}x|y) - t(y|e^{i\phi}x) + t^2(y|y) \\ &= \|x\|^2 - 2t|(x|y)| + t^2\|y\|^2. \end{aligned}$$

Funkcja $f(t)$ jest nieujemnym trójmianem kwadratowym w zmiennej t . Widać, że od tego momentu można dalej postępować jak w przypadku rzeczywistym.

Wniosek. Dla dowolnych dwóch wektorów x, y , zarówno w przypadku rzeczywistym jak i zespolonym, zachodzi:

$$\|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|. \quad (3)$$

Dow. Mamy:

$$\begin{aligned} \|x + y\|^2 &= (x + y|x + y) = (x|x) + (x|y) + (y|x) + (y|y) = \|x\|^2 + \|y\|^2 + 2\operatorname{Re}(x|y) \\ &\leq \|x\|^2 + \|y\|^2 + 2|(x|y)| \leq \|x\|^2 + \|y\|^2 + 2\|x\| \cdot \|y\| = (\|x\| + \|y\|)^2 \end{aligned}$$

(w ostatniej nierówności korzystaliśmy z nierówności Schwarzera). Obie strony otrzymanej nierówności są dodatnie, więc możemy wyciągnąć dodatni pierwiastek kwadratowy i otrzymujemy (3).

CBDO

Uwaga. W ten sposób stwierdziliśmy, że wielkość $\|x\|$ definiowana przez (1) spełnia trzy warunki *normy*. Normę definiowaną przez (1) nazywamy *normą indukowaną przez iloczyn skalarny*

1.3 Ortogonalność

Weźmy dwa niezerowe wektory $x, y \in V$ (V jest nad \mathbb{R}). Dzięki nierówności Schwarzera mamy nierówność:

$$-1 \leq \frac{(x|y)}{\|x\| \cdot \|y\|} \leq 1. \quad (4)$$

Znak równości zachodzi, gdy x jest proporcjonalny do y .

Zdefiniujmy kąt α między wektorami x, y jako takie $\alpha \in [0, \pi]$, że

$$\cos \alpha = \frac{(x|y)}{\|x\| \cdot \|y\|}. \quad (5)$$

Gdy $x = ty$, $t > 0$, to $\cos \alpha = 1$, więc $\alpha = 0$ – zgodnie z intuicją z \mathbb{R}^3 ('wektory x oraz y mają zwroty zgodne'). Podobnie gdy $x = ty$, $t < 0$, to $\cos \alpha = -1$, więc $\alpha = \pi$ ('wektory x oraz y mają zwroty przeciwne'). Gdy zachodzi $(x|y) = 0$, to $\alpha = \frac{\pi}{2}$ – mówimy wtedy, że wektory x, y są *prostopadłe* (lub *ortogonalne*). Zauważmy, że definicja ortogonalności jest też sensowna w przestrzeniach *zespolonych* (nie ma tam pojęcia kąta, ale gdy $(x|y) = 0$, to mówimy, że x, y są ortogonalne).

Zauważmy, że jeżeli x, y są ortogonalne, to

$$\|x + y\|^2 = (x + y|x + y) = (x|x) + (x|y) + (y|x) + (y|y) = \|x\|^2 + \|y\|^2.$$

Przez analogię z elementarną geometrią, równość tę nazywamy *twierdzeniem Pitagorasa*.

Def. Niech zbiór wektorów $(e = e_1, e_2, \dots, e_n)$ będzie bazą w V . Mówimy, że baza e jest *ortogonalna*, jeśli dla dowolnych $i \neq j$ zachodzi:

$$(e_i | e_j) = 0.$$

Jeśli ponadto dla $i = 1, 2, \dots, n$ zachodzi:

$$(e_i | e_i) = 1,$$

to bazę e nazywamy *ortonormalną*.

Powyższe dwa warunki można – przy użyciu symbolu *delty Kroneckera*, zapisać jako jeden; mamy wtedy definicję:

Bazę $e = (e_1, e_2, \dots, e_n)$ nazywamy *ortonormalną*, jeżeli

$$(e_i | e_j) = \delta_{ij}.$$

Przy użyciu baz ortogonalnych, a jeszcze lepiej ortonormalnych, wiele rachunków się ułatwia i wzory w tych bazach na ogół wyglądają prościej, niż w dowolnej bazie. Dlatego – mając jakąś bazę – warto umieć znaleźć bazę ortogonalną. Metodą znajdowania bazy ortogonalnej jest *ortogonalizacja Grama-Schmidta*.

Ale wprzód jeszcze przykład, jak użycie bazy ortogonalnej ułatwia życie. Zobaczmy, jak wygląda *iloczyn skalarny* dwu wektorów rozłożonych w bazie ortogonalnej.

Niech $x, y \in V$, $h = (h_1, \dots, h_n)$ – baza ortonormalna w V . Mamy:

$$(x|y) = \left(\sum_{i=1}^n x^i h_i \mid \sum_{j=1}^n y^j h_j \right) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x^i y^j (h_i | h_j) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n x^i y^j \delta_{ij} = \sum_{i=1}^n x^i y^i;$$

zatem, w bazie ortonormalnej iloczyn skalarny ma postać standardową.

1.4 Ortogonalizacja Grama-Schmidta

Metoda działa zarówno w przypadku rzeczywistym, jak i zespolonym (w tym ostatnim trzeba bardziej uważać – o tym za chwilę). Załóżmy, że mamy bazę, na ogół nieortogonalną $e = (e_1, e_2, \dots, e_n)$. Zdefiniujemy bazę $f = (f_1, f_2, \dots, f_n)$ rekurencyjnym wzorem (*rekurencja Grama-Schmidta*)

$$f_1 = e_1; \quad f_2 = e_2 - \frac{(e_2 | f_1)}{(f_1 | f_1)} f_1; \quad \dots, \quad f_j = e_j - \sum_{k=1}^{j-1} \frac{(e_j | f_k)}{(f_k | f_k)} f_k \quad (6)$$

Stw. Baza $f = (f_1, f_2, \dots, f_n)$ jest ortogonalna.

Dow. jest indukcyjny. Sprawdźmy, że $(f_1 | f_2) = 0$:

$$(f_2 | f_1) = (e_2 | f_1) - \frac{(e_2 | f_1)}{(f_1 | f_1)} (f_1 | f_1) = 0.$$

Założmy teraz (założenie indukcyjne), że $(f_1, f_2, \dots, f_{j-1})$ są prostopadłe, i sprawdźmy, że f_j jest prostopadły do wszystkich poprzednich (tzn. $(f_1, f_2, \dots, f_{j-1})$): Weźmy jakiś wskaźnik $m < j$, i mamy:

$$(f_j | f_m) = (e_j | f_m) - \sum_{k=1}^{j-1} \frac{(e_j | f_k)}{(f_k | f_k)} (f_k | f_m);$$

w powyższej sumie, wszystkie (z wyjątkiem jednego) iloczyny $(f_k|f_m)$ są równe zero (z założenia indukcyjnego). Wyraz nie równy zero to ten, dla którego $k = m$. Mamy więc

$$(f_j|f_m) = (e_j|f_m) - \frac{(e_j|f_m)}{(f_m|f_m)}(f_m|f_m) = 0.$$

CBDO

Przykł. Zortogonalizujemy układ trzech wektorów w \mathbb{R}^3 :

$$e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad e_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}, \quad e_3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}.$$

Zgodnie z receptą (6), mamy:

$$f_1 = e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad f_2 = e_2 - \frac{(e_2|f_1)}{(f_1|f_1)}f_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} - \frac{2}{3} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ -2 \end{bmatrix},$$

... policzmy na boku: $(f_2|f_2) = \frac{1}{9}(1 + 1 + 4) = \frac{2}{3}$, $(f_2|e_3) = \frac{1}{3}(1 - 2) = \frac{-1}{3}$... i ostatni wektor:

$$\begin{aligned} f_3 &= e_3 - \frac{(e_3|f_1)}{(f_1|f_1)}f_1 - \frac{(e_3|f_2)}{(f_2|f_2)}f_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} - \frac{2}{3} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} - \frac{-1}{3} \cdot \frac{3}{2} \cdot \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ -2 \end{bmatrix} \\ &= \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 6 - 4 + 1 \\ 0 - 4 + 1 \\ 6 - 4 - 2 \end{bmatrix} = \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 3 \\ -3 \\ 0 \end{bmatrix} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 0 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

Rachunkami do zrobienia już w pamięci widać, że f_1, f_2, f_3 są ortogonalne.

1.5 Dopelnienie ortogonalne podprzestrzeni

Niech $E \subset V$ (E może, ale nie musi, być podprzestrzenią). Zdefiniujemy zbiór E^\perp :

$$E^\perp = \{x \in V : (x|y) = 0 \forall y \in E\}; \quad (7)$$

innymi słowy, E^\perp jest zbiorem wektorów ów prostopadłych do E (tzn. do dowolnego wektora z E). Łatwo zobaczyć, że E^\perp jest podprzestrzenią V .

Def. Gdy $E \subset V$ jest podprzestrzenią, to E^\perp nazywamy *dopelnieniem ortogonalnym* podprzestrzeni E .

Stw. Jeśli V jest skończenie wymiarową przestrzenią z iloczynem skalarnym, a $E \subset V$ jest podprzestrzenią, to $V = E \oplus E^\perp$.

Dow. Jeśli $x \in E \cap E^\perp$, to $(x|x) = 0$, a więc $x = \mathbf{0}$. Stąd $E \cap E^\perp = \{\mathbf{0}\}$. Pokażemy, że $E + E^\perp = V$.

Niech e_1, e_2, \dots, e_k będzie bazą w E i niech $\dim V = n$. Mamy:

$$E^\perp = \{y \in V : (y|e_j) = 0 \text{ dla } j = 1, \dots, k\};$$

jest to k warunków w n -wymiarowej przestrzeni; nie testujemy na razie czy wszystkie są niezależne, więc wymiar E^\perp jest przynajmniej $n - k$: $\dim E^\perp \geq n - k$. Wymiar sumy $E + E^\perp$ jest więc:

$$\dim(E + E^\perp) \geq k + (n - k) \geq n.$$

Ostra nierówność nie może mieć miejsca, więc $\dim(E + E^\perp) = n$, czyli $E + E^\perp = V$.

Tak więc, skoro $E \cap E^\perp = \{0\}$ i $E + E^\perp = V$, to $V = E \oplus E^\perp$.

CBDO

Wniosek: Jeśli E – podprzestrzeń V , to $(E^\perp)^\perp = E$. Wystarczy sprawdzić rozkład wektorów w bazach: Niech (e_1, \dots, e_k) – baza w E , (e_{k+1}, \dots, e_n) – baza w E^\perp ; wtedy: $x \in E \implies x = \sum_{i=1}^k a^i e_i \implies x^\perp = \sum_{j=k+1}^n b^j e_j \implies (x^\perp)^\perp = \sum_{i=1}^k c^i e_i$, zatem $E \subset (E^\perp)^\perp$. Mamy ponadto: $\dim E = k = n - (n - \dim E) = \dim(E^\perp)^\perp$.

1.6 Rzut ortogonalny (prostopadły) na podprzestrzeń

Pamiętamy (było to w rozdz. o wart. i wekt. własnych), że gdy mamy rozkład przestrzeni na sumę prostą: $V = V_1 \oplus V_2$, to możemy zdefiniować *rzut* P_1 na podprzestrzeń V_1 . (mówimy wtedy: 'Rzut na podprzestrzeń V_1 wzdłuż V_2 ') Rzutowanie to polega na zapominaniu składowej, należącej do drugiej podprzestrzeni. Tzn. gdy $v = v_1 + v_2$, gdzie $v_1 \in V_1, v_2 \in V_2$, to $P_1 v = v_1$. Dla przestrzeni z iloczynem skalarnym też oczywiście można takie rzuty zdefiniować. Szczególnie ważne są rzuty w sytuacji, gdy przestrzeń V rozkładamy na podprzestrzeń E i jej dopełnienie ortogonalne E^\perp . Tak więc:

Def. *Rzutem ortogonalnym* na podprzestrzeń $E \subset V$ nazywamy rzut na podprzestrzeń E wzdłuż E^\perp . Oznaczamy go P_E .

Pokażemy, że gdy (e_1, \dots, e_k) jest bazą ortonormalną w E , to rzut ortogonalny wektora $v \in V$ na E jest dany wzorem:

$$P_E x = \sum_{i=1}^k (e_i | x) e_i. \quad (8)$$

Zauważmy najspierw, że wzór ma szansę być prawdziwy, gdyż $P_E x \in E$ (jako liniowa kombinacja wektorów bazy E). Mamy ponadto, dla $j = 1, \dots, k$:

$$\begin{aligned} (e_j | x - P_E x) &= (e_j | x - \sum_{i=1}^k (e_i | x) e_i) = (e_j | x) - \sum_{i=1}^k (e_i | x) (e_i | e_j) \\ &= (e_j | x) - \sum_{i=1}^k (e_i | x) \delta_{ij} = (e_j | x) - (e_j | x) = 0. \end{aligned}$$

Skoro tak, to wektor: $(x - P_E x) \in E^\perp$. Otrzymaliśmy zatem rozkład wektora x na składowe w sumie prostej $E \oplus E^\perp$:

$$x = \underbrace{\sum_{i=1}^k (e_i | x) e_i}_{\in E} + \underbrace{x - \sum_{i=1}^k (e_i | x) e_i}_{\in E^\perp} \quad (9)$$

Uwagi.

1. Gdy baza w E jest *nieortonormalna*, to wyrażenie na rzut P_E też można napisać, ale jest ono znacznie bardziej skomplikowane.

2. Powróćmy do wzoru (6) w rekurencji Grama-Schmidta. Zapišmy go w postaci:

$$f_k = e_k - \sum_{j=1}^{k-1} (e_k | h_j) h_j,$$

gdzie h_j są unormowane: $h_j = \frac{f_j}{\|f_j\|}$, tworzą więc bazę *ortonormalną*. Porównując powyższe wyrażenie z wzorem (8), możemy napisać, że

$$f_k = e_k - P_{E_{k-1}} e_k, \quad \text{gdzie } E_{k-1} = \langle f_1, f_2, \dots, f_{k-1} \rangle.$$

2 Kilka faktów z geometrii metrycznej, ciekawych ¹ i pożytecznych ²

2.1 Odległość punktu od podprzestrzeni

Def. *Odległość* punktu x od podprzestrzeni E definiujemy jako:

$$d(x, E) = \inf_{y \in E} d(x, y). \quad (10)$$

RYS. Uwaga. W ten sposób też definiujemy odległość punktu od *dowolnego* zbioru, nie tylko podprzestrzeni.

Ale dla podprzestrzeni, definicję tę można przekształcić, używając odpowiedności: punkt przestrzeni \longleftrightarrow wektor, w wycielzalny wzór:

$$d(x, E)^2 = \inf_{y \in E} \|x - y\|^2 = \inf_{y \in E} \|x - P_E x + P_E x - y\|^2 = \dots$$

... zauważamy, że $x - P_E x \in E^\perp$, zaś $P_E x - y \in E$, i korzystamy z tw. Pitagorasa, dostając...

$$\inf_{y \in E} (\|x - P_E x\|^2 + \|P_E x - y\|^2) = \inf_{y \in E} \|x - P_E x\|^2 = \|x - P_E x\|^2. \quad (11)$$

Przedostatnia równość wynika z faktu, że wektorem y przebiegamy *całą* podprzestrzeń E , więc trafiamy na $y = P_E x$, a w tym przypadku $\|P_E x - y\| = 0$. **RYS.** Zaś ostatnia równość wynika z faktu, że $\|x - P_E x\|$ nie zależy od y , jest więc taka sama dla wszystkich $y \in E$.

Przykł. Znaleźć odległość pomiędzy prostymi $y = 2x$ i $y = 2x + 2$.

Rozw. Widać, że są to proste równoległe. Niby nie podpada to pod otrzymany przez nas wzór, ale jest inaczej – wystarczy wybrać *dowolny* punkt na jednej prostej i znaleźć odległość tego punktu od drugiej prostej. Tu, wybierzmy punkt $(x = 0, y = 2)$ na drugiej prostej. Przeformułujmy teraz zadanie w języku punktów i podprzestrzeni:

Znaleźć odległość punktu $v = \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \end{bmatrix}$ od podprzestrzeni E rozpiętej przez wektor $f =$

$\begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$. **RYS.**

¹kwestia gustu

²przynajmniej na egzaminie

Odległość znajdujemy korzystając z wzoru (11). Musimy najspierw unormowa'bazę rozpinającą E ; tu baza składa się z jednego wektora f . Wektor unormowany to $e = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$. Mamy:

$$P_E v = (v|e)e = \frac{1}{\sqrt{5}}(0 \cdot 1 + 2 \cdot 2) \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} = \frac{4}{5} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix},$$

więc

$$v - P_E v = \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \end{bmatrix} - \frac{4}{5} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix} = \frac{1}{5} \begin{bmatrix} -4 \\ -2 \end{bmatrix},$$

a szukana odległość to długość tego wektora:

$$d(v, E) = \|v - P_E v\| = \sqrt{\frac{20}{25}} = \frac{2}{\sqrt{5}}.$$

Kto nie wierzy, niech na papierze milimetrowym narysuje i zmierzy, albo prostą prostopadła narysuje, punkty przecięcia poznajduje, i odległość między nimi wykalkuluje

Powyższy przykład byłjedynie ilustracją działania wzoru (11). W większej liczbie wymiarów liczy się analogicznie – jedynie trudności rachunkowe mogą być większe.

2.2 Podstawowe pojęcia geometrii afinicznej

Dotąd zajmowaliśmy się przestrzeniami, podprzestrzeniami i odwzorowaniami liniowymi. Są jednak naturalne sytuacje, gdy warto te pojęcia w określonym kierunku rozszerzyć, otrzymując obiekty tzw. *afiniczne*.

Przed ich zdefiniowaniem, wprowadźmy najspierw oznaczenie:

Ozn. Niech Z – podzbiór przestrzeni wektorowej V , zaś x – jakiś wektor z V . Wprowadźmy oznaczenie (możemy je roboczo nazwać 'zbiór Z przesunięty o wektor x ')

$$x + Z = Z + x = \{y = z + x, z \in Z\}.$$

RYS. Jest oczywiste, że zachodzi:

1. $x + (y + Z) = (x + y) + Z$,
2. Jeśli Z – podprzestrzeń, $x \in Z$ to $x + Z = Z$.

Def. Podprzestrzenią afiniczną P przestrzeni V nazywamy zbiór postaci

$$P = p_0 + L, \tag{12}$$

gdzie p_0 – pewien wektor należący do V , zaś L – podprzestrzeń *wektorowa* przestrzeni V .

Oczywiście, $p_0 \in P$. Ponadto p_0 można zastąpić dowolnym innym punktem z P : Jeśli $p'_0 \in P$, to $p'_0 = p_0 + l$ dla pewnego $l \in L$, zatem

$$p'_0 + L = (p_0 + l) + L = p_0 + (l + L) = p_0 + L = P.$$

Okazuje się (proste ćwiczenie), że dla zadanej podprzestrzeni afinicznej P , podprzestrzeń L jest wyznaczona jednoznacznie. L nazywa się *przestrzenią styczną* do P .

Dla $\dim L = 0, 1, 2$ podprzestrzenie afiniczne nazywają się odpowiednio *punktem*, *prostą*, *płaszczyzną* afiniczną.

Przykład. Niech $T : V \rightarrow W$ – odwzorowanie liniowe z przestrzeni V do W . Wiemy, że zbiór rozwiązań równania $Tx = \mathbf{0}$ jest podprzestrzenią liniową w V . Natomiast zbiór rozwiązań równania *niejednorodnego* $Tx = y$, $y \in W$ – dany wektor, *nie* jest podprzestrzenią liniową w V . Jest natomiast podprzestrzenią *afiniczną*. (może też być pusty).

Def. Mówimy, że podprzestrzenie afiniczne P_1, P_2 są *równoległe*, jeśli $L_1 \subset L_2$ lub $L_2 \subset L_1$ (mogą się też pokrywać). (Tu L_1, L_2 są przestrzeniami stycznymi odpowiednio do P_1 i P_2).

Łatwo sprawdzić, że przecięcie dwóch podprzestrzeni afinicznych jest puste albo też podprzestrzenią afiniczną. To samo dotyczy dowolnej ilości przestrzeni afinicznych.

2.3 Odległość podprzestrzeni afinicznych

Def. *Odległość* dwóch podprzestrzeni afinicznych Π oraz Π' definiujemy jako

$$d(\Pi, \Pi') = \inf_{p \in \Pi, p' \in \Pi'} d(p, p'). \quad (13)$$

Jak i uprzednio, przekształćmy to wyrażenie we wzór bardziej nadający się do wyliczeń. W tym celu zacznijmy od przedstawienia:

$$\Pi = p_0 + L, \quad \Pi' = p'_0 + L'$$

gdzie L, L' są podprzestrzeniami wektorowymi (stycznymi do Π oraz Π' odpowiednio). Wynika stąd przedstawienie dla dowolnych punktów $p \in \Pi$, $p' \in \Pi'$:

$$p = p_0 + y, \quad p' = p'_0 + y' \quad \text{gdzie} \quad y \in L, \quad y' \in L'$$

Wykorzystując to, mamy:

$$\begin{aligned} d(\Pi, \Pi') &= \inf_{p \in \Pi, p' \in \Pi'} \|p - p'\| = \inf_{y \in L, y' \in L'} \|p_0 + y - p'_0 - y'\| \\ &= \inf_{y \in L, y' \in L'} \|(p_0 - p'_0) + (y - y')\| = \inf_{z \in (L+L')} \|(p_0 - p'_0) + z\| = \dots \end{aligned}$$

... w czym rozpoznajemy *odległość punktu* $(p_0 - p'_0)$ *od podprzestrzeni* $(L + L')$, na którą to odległość wyprowadziliśmy niedawno wzór (11), który tu doprowadzi do kalkulowalnego wyrażenia na odległość:

$$d(\Pi, \Pi') = d((p_0 - p'_0), (L + L')) = \|(p_0 - p'_0) - P_{(L+L')}(p_0 - p'_0)\|. \quad (14)$$

Przykład. Dla na przykładu³ obliczmy odległość pomiędzy prostymi skośnymi, zadanymi parametrycznie (parametr $t \in \mathbb{R}$), w \mathbb{R}^3 :

$$\Pi = p_0 + L = p_0 + tl = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + t \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad \Pi' = p'_0 + L' = p'_0 + tl' = \begin{bmatrix} 3 \\ 5 \\ 8 \end{bmatrix} + t \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}.$$

³jak mawiał kolega kierownik w audycjach Jacka Fedorowicza

Rozw. Liczymy co trzeba:

$$\pi = p'_0 - p_0 = \begin{bmatrix} 3 \\ 5 \\ 8 \end{bmatrix}, \quad L + L' = \langle l, l' \rangle.$$

Będziemy liczyć rzuty na $L + L'$, zatem musimy mieć tam bazę *ortonormalną*. Baza (l_1, l_2) ortonormalna nie jest. Skoro tak, to musimy ją zortonormalizować. Najpierw zortogonalizujemy, oznaczając bazę ortogonalną jako (f_1, f_2) :

$$f_1 = l_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad f_2 = l_2 - \frac{(f_2|l_1)}{l_1|l_1}l_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix} - \frac{6}{3} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix},$$

które – jak widać gołym okiem – są ortogonalne. Normalizujemy (dzieląc przez długości) i otrzymujemy bazę ortonormalną:

$$e_1 = \frac{1}{\sqrt{3}}f_1, \quad e_2 = \frac{1}{\sqrt{2}}f_2.$$

Dalej:

$$P_{L+L'}\pi = (\pi|e_1)e_1 + (\pi|e_2)e_2 = \frac{1}{3}(3 \cdot 1 + 5 \cdot 1 + 8 \cdot 1)f_1 + \frac{1}{2}(3 \cdot (-1) + 5 \cdot 0 + 8 \cdot 1)f_2 = \frac{16}{3}f_1 + \frac{5}{2}f_2$$

$$= \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 32 - 15 \\ 32 + 0 \\ 32 + 15 \end{bmatrix} = \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 17 \\ 32 \\ 47 \end{bmatrix},$$

$$\pi - P_{L+L'}\pi = \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 18 - 17 \\ 30 - 32 \\ 48 - 47 \end{bmatrix} = \frac{1}{6} \begin{bmatrix} 1 \\ -2 \\ 1 \end{bmatrix},$$

i mamy odległość:

$$d(\Pi, \Pi') = \sqrt{\frac{1^2 + (-2)^2 + 1^2}{6^2}} = \frac{1}{\sqrt{6}}.$$

Przykład 2. Obliczyć odległość pomiędzy prostymi skośnymi, zadanymi parametrycznie (parametr $t \in \mathbb{R}$), w \mathbb{R}^3 :

$$\Pi = p_0 + L = p_0 + tl = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + t \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad \Pi' = p'_0 + L' = p'_0 + tl' = \begin{bmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} + t \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}.$$

Odp. Tu proste, rzekomo skośne, przecinają się! Oblicz, Czytelniku (Czytelniczko), w jakim punkcie.

2.4 Objętość równoległościanu rozpiętego na k wektorach w \mathbb{R}^n

Weźmy k wektorów v_1, v_2, \dots, v_k należących do \mathbb{R}^n . Definiujemy *równoległościan* \mathcal{P} rozpięty na tych wektorach jako zbiór **RYS.**:

$$\mathcal{P} = \{\lambda^1 v_1 + \lambda^2 v_2 + \dots + \lambda^k v_k\}, \quad 0 \leq \lambda^i \leq 1\}. \quad (15)$$

Definiujemy jego k -wymiarową objętość indukcyjnie wzorem 'pole podstawy razy wysokość':

$$\text{Vol}(v_1, \dots, v_k) = \text{Vol}(v_1, \dots, v_{k-1}) \cdot d(v_k, \langle v_1, \dots, v_{k-1} \rangle) \quad (16)$$

zaś punkt startowy indukcji ('objętość jednowymiarowa') to *długość* wektora:

$$\text{Vol}(v_1) = \|v_1\|.$$

Def. *Macierzą Grama* układu wektorów v_1, v_2, \dots, v_k (ozn. $G(v_1, v_2, \dots, v_k)$) nazywamy macierz $k \times k$, której elementami są iloczyny skalarne wektorów v_i , tzn.

$$G_{ij} = (v_i | v_j).$$

Stw.

$$\text{Vol}(v_1, \dots, v_k) = \sqrt{\det G(v_1, v_2, \dots, v_k)}.$$

Dow. będzie indukcyjny. Dla $k = 1$ teza jest prawdziwa:

$$\text{Vol}(v_1) = \|v_1\| = \sqrt{(v_1 | v_1)} = \sqrt{\det G(v_1)}.$$

Pokażemy, że z założenia o prawdziwości tezy dla $k - 1$ wynika jej prawdziwość dla k . Mamy:

$$\begin{aligned} \text{Vol}(v_1, \dots, v_k)^2 &= \text{Vol}(v_1, \dots, v_{k-1})^2 \cdot d(v_k, \langle v_1, \dots, v_{k-1} \rangle)^2 \\ &= \text{Vol}(v_1, \dots, v_{k-1})^2 \cdot (v_k - Pv_k | v_k - Pv_k) = \det G(v_1, v_2, \dots, v_{k-1}) \cdot (v_k - Pv_k | v_k - Pv_k) \\ &= \det G(v_1, v_2, \dots, v_{k-1}, v_k - Pv_k) \end{aligned}$$

gdzie P jest rzutem na podprzestrzeń $\langle v_1, \dots, v_{k-1} \rangle$. W ostatniej równości wykorzystaliśmy fakt, iż $v_k - Pv_k$ jest ortogonalny do wszystkich wektorów v_1, \dots, v_{k-1} , zatem macierz Grama : $G(v_1, v_2, \dots, v_{k-1}, v_k - Pv_k)$ ma, w ostatnim wierszu (i kolumnie) niezerowy tylko wyraz diagonalny G_{kk} , a pozostałe $G_{kj}, j < k$ są równe zeru.

Pozostaje pokazać, że

$$\det G(v_1, v_2, \dots, v_{k-1}, v_k - Pv_k) = \det G(v_1, v_2, \dots, v_{k-1}, v_k).$$

Wynika to z następującego lematu.

Lemat. Jeśli wektory w_1, \dots, w_k są kombinacjami liniowymi wektorów v_1, v_2, \dots, v_k :

$$w_r = \sum_{i=1}^k a^i_r v_i, \quad r = 1, \dots, k$$

to

$$G(w_1, \dots, w_k) = A^T G(v_1, \dots, v_k) A,$$

gdzie A jest macierzą współczynników (a^i_r) . Stąd wynika, że

$$\det G(w_1, \dots, w_k) = (\det A)^2 \det G(v_1, \dots, v_k). \quad (17)$$

Dow. (lematu): Liczymy iloczyn skalarny:

$$(w_r | w_s) = \left(\sum_{i=1}^k a^i_r v_i \left| \sum_{j=1}^k a^j_s v_j \right. \right) = \sum_{i=1}^k \sum_{j=1}^k a^i_r a^j_s (v_i | v_j) = \sum_{i,j} (A^T)^r_i G_{ij} (A)^j_s$$

CBDO

(lematu)

Koniec dowodu Stwierdzenia: W macierzy A wybieramy: $w_1 = v_1, \dots, w_{k-1} = v_{k-1}, w_k = v_k - Pv_k$. Ponieważ Pv_k jest liniową kombinacją wektorów v_1, \dots, v_{k-1} , to macierz A ma strukturę *górnotrójkątną*, a na diagonalu ma same jedynki, więc $\det A = 1$. Korzystamy z wzoru (17) i mamy co trzeba.

CBDO

Przykł. Obliczyć pole powierzchni równoległoboku, wyciętego przez graniastosłup o podstawie będącej jednostkowym kwadratem o wierzchołkach w punktach: $(0, 0), (0, 1), (1, 0), (1, 1)$ z płaszczyzny zadanej równaniem $z = ax + by + c$.

Tzn. jest to pole powierzchni (objętość dwuwymiarowa) równoległościanu rozpiętego na wektorach:

$$v_x = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ a \end{bmatrix}, \quad v_y = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ b \end{bmatrix}$$

Liczymy macierz Grama:

$$G = \begin{bmatrix} (v_x|v_x) & (v_x|v_y) \\ (v_y|v_x) & (v_y|v_y) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 + a^2 & ab \\ ab & 1 + b^2 \end{bmatrix},$$

a szukane pole powierzchni \mathcal{V}_2 to pierwiastek z wyznacznika:

$$\mathcal{V}_2 = \sqrt{\det G} = \sqrt{(1 + a^2)(1 + b^2) - a^2b^2} = \sqrt{1 + a^2 + b^2}.$$

Wzór ten przyda się nam zaniędługo...