

Zadatak 1 Data je prava $p : 3x - 2y + 7 = 0$. a) Odrediti normalizovani oblik te jednačine. b) Odrediti parametarski oblik prave p c) Koji ugao prava p gradi sa x osom?

Zadatak 2 Neka je $A(2, 3), B(-1, 4)$. a) Odrediti parametarsku jednačinu prave AB . b) Ispitati da li tačka $C(14, -1)$ polupravoj $[AB]$. c) Ispitati da li tačka $D(1, \frac{10}{3})$ i u kom odnosu ona deli duž AB . d) Podeliti duž AB na 6 jednakih delova tačkama P_1, \dots, P_5 .

Zadatak 3 Data je prava $q : x = -t + 4, y = 2t - 7, t \in \mathbb{R}$.

a) Odrediti implicitni oblik prave q .

b) Odrediti implicitni oblik prave r koja sadrži tačku $R(3, 7)$ i paralelna je q .

Zadatak 4 Odrediti jednačinu normale n iz tačke $A(1, 7)$ na pravu p ako je

a) $p : x = 2t + 4, y = 3t - 5, t \in \mathbb{R}$,

b) $p : 4x - \frac{2}{3}y + 7 = 0$.

Zadatak 5 Ispitati da li tačke $C(1, 1)$ i $D(-7, 11)$ pripadaju istoj poluravni određenoj pravom AB , $A(2, -2), B(1, 3)$.

Presek pravih datih parametarski

Prepostavimo da su **date dve prave**: **prava p tačkom P i vektorom \vec{p}** i **prava q tačkom Q i vektorom \vec{q}** . Cilj nam je da odredimo presek tih dveju pravih, ako postoji. Tačke $M = P + t \vec{p}$ i $N = Q + s \vec{q}$ za $t, s \in \mathbb{R}$. Iz uslova da se prave seku, tj. $M = N$, dobijamo sledeće (izvodjenje na času):

$$1) D(\vec{p}, \vec{q}) \neq 0$$

Seku se: $s = \frac{D(\vec{PQ}, \vec{p})}{D(\vec{p}, \vec{q})}$ ili $t = \frac{D(\vec{PQ}, \vec{q})}{D(\vec{p}, \vec{q})}$

$$2) D(\vec{p}, \vec{q}) = 0, D(\vec{PQ}, \vec{p}) = 0$$

Prave se poklapaju

$$3) D(\vec{p}, \vec{q}) = 0, D(\vec{PQ}, \vec{p}) \neq 0,$$

Prave su paralelne.

Zadatak 6 Odrediti presek pravih p i q koje su zadate tačkom i vektorom pravca:

a) $P(3, 1)$, $\vec{p} = (1, 0)$, $Q(2, 3)$, $\vec{q} = (1, 1)$;

b) $P(3, 1)$, $\vec{p} = (1, 0)$, $Q(2, 3)$, $\vec{q} = (-2, 0)$;

c) $P(3, 1)$, $\vec{p} = (1, -2)$, $Q(2, 3)$, $\vec{q} = (-2, 4)$.

Presek duži, polupravih i pravih

Razmotrimo presek dve duži; analogno se razmatraju i preseci sa polupravama. Ako su date duži

$$AB : M = A + t \vec{AB}, \quad t \in [0, 1]$$

$$CD : N = C + s \vec{CD}, \quad s \in [0, 1],$$

presek se određuje slično kao i presek pravih.

- 1) Ako se desi prvi slučaj potrebno je još proveriti da li $t, s \in [0, 1]$.
- 2) Ako se desi drugi slučaj potrebno je proveriti da li se duži poklapaju i "koliko".
- 3) U trećem slučaju duži se ne seku jer pripadaju raznim pravama.

Rastojanja tačke od prave

Teorema (važi i u prostoru, dokaz trivijalan na predavanjima)
Rastojanje tačke M od prave p zadate tačkom P i vektorom pravca \vec{p} dato je jednačinom

$$d = \frac{|\vec{p} \times \vec{PM}|}{|\vec{p}|}.$$

Teorema Rastojanje tačke $M(x_0, y_0)$ od prave $p : ax + by + c = 0$ dato je formulom

$$d = \frac{|ax_0 + by_0 + c|}{\sqrt{a^2 + b^2}}.$$

Zadatak 7 Izračunati rastojanje tačke $M(1, -3)$ od prave a) $2x - 3y + 1 = 0$, b) prave p zadate sa $\vec{p} = (1, -2)$, $P(1, 0)$.

Poligonska linija i poligon u ravni

Definicija 1 Poligonska linija $A_0A_1\dots A_n$ je unija duži A_0A_1 , A_1A_2 , $\dots A_{n-1}A_n$. Duži A_iA_{i+1} se zovu **ivice**, a tačke A_i **temena** poligonske linije. Duži koje spajaju nesusedna temena zovu se **dijagonale poligona**. Poligonska linija je **zatvorena** ako je $A_n = A_0$. Zatvorena poligonska linija se zove i **poligon**. Poligonska linija je **prosta** ako se nikoje dve ivice ne sekut, sem što susedne ivice imaju zajedničko teme.

Poligonske linije su osnovni grafički objekti u računarstvu. Oni se koriste za predstavljanje i aproksimaciju 2D objekata, a projekcije 3D poligona (kojima se aproksimiraju 3D objekti) su opet 2D poligoni.

Unutrašnjost i spoljašnjost poligona

Neka je dat poligon $p = A_0A_1 \dots A_{n-1}$, ($A_n = A_0$) i tačka M koja mu ne pripada (tj. ne pripada nijednoj ivici). Ako je a poluprava sa temenom M koja ne sadrži ni jedno teme poligona, označimo sa $k(a)$ broj presečnih tačaka poligona i poluprave a .

Lema 1 *Parnost broja $k(a)$ ne zavisi od izbora poluprave a .*

Definicija 2 *Kažemo da tačka M **pripada unutrašnjosti poligona** p ako je $k(a)$ neparan, a **spoljašnosti poligona** ako je $k(a)$ paran.*

Prethodna definicija se poklapa sa intuicijom ako je poligon prost.

Teorema *Unutrašnjost i spoljašnjost prostog poligona su povezani likovi (to znači da svake dve tačke unutrašnosti možemo povezati poligonskom linijom koja pripada unutrašnjosti).*

Triangulacija poligona

Triangulacija prostog poligona je razbijanje unutrašnjosti poligona na trouglove unutrašnjim dijagonalama koje se ne seku.

Dakle, ulaz algoritma za triangulaciju je lista temena poligona, a izlaz lista trouglova koji čine triangulaciju. Triangulacija **nije jednistvena**.

Lema 2 *Svaki prost poligon sa više od tri temena ima unutrašnju dijagonalu.*

Dokaz na predavanjima.

Teorema *Svaki prost poligon se može triangulisati. Triangulacija poligona sa n temena ima tačno $n - 2$ trougla.*

Dokaz: Potpunom indukcijom, na predavanjima.