

---

## Konveksni skupovi

---

Neka je  $V$  vektorski prostor nad poljem  $F$ . (U daljem tekstu interesovaće nas samo vektorski prostor  $\mathbb{R}^n$ .) Neka su  $A, B \subseteq V$ . Označimo sa  $\overline{AB}$  sledeći skup vektora

$$\overline{AB} = \{C : t \cdot A + (1-t) \cdot B, 0 \leq t \leq 1\}.$$

Skup vektora  $\mathcal{S} \subseteq V$  je *konveksan* ako za svaka dva vektora  $A, B$  skupa  $\mathcal{S}$  važi da je  $\overline{AB} \subseteq \mathcal{S}$ .

**Teorema 1** Neka je  $\{\mathcal{S}_i : i \in I\}$  familija konveksnih skupova. Tada je i skup  $\mathcal{S} = \cap \{\mathcal{S}_i : i \in I\}$  konveksan skup.

*Dokaz.* Neka su  $A, B \in \mathcal{S}$ . Na osnovu definicije preseka skupova sledi da za svako  $i \in I$  važi  $A, B \in \mathcal{S}_i$ . Prema definiciji konveksnog skupa, tada za svako  $i \in I$  važi  $\overline{AB} \subseteq \mathcal{S}_i$ , odakle  $\overline{AB} \subseteq \mathcal{S}$ .  $\square$

### 1.1 Slučaj $\mathbb{R}^2$

Neka su u ravni date tačke  $A(x_A, y_A)$  i  $B(x_B, y_B)$ , i prepostavimo da je  $C(x_C, y_C)$  tačka koja pripada u duži  $\overline{AB}$ . Tada, za neko  $t \in [0, 1]$ , važi

$$\begin{aligned}\overrightarrow{OC} &= \overrightarrow{OB} + t(\overrightarrow{OA} - \overrightarrow{OB}), \\ \overrightarrow{OC} &= t\overrightarrow{OA} + (1-t)\overrightarrow{OB}, \\ (x_C, y_C) &= t(x_A, y_A) + (1-t)(x_B, y_B), \\ (x_C, y_C) &= (tx_A + (1-t)x_B, ty_A + (1-t)y_B).\end{aligned}$$

Znači,

$$\overline{AB} = \{(tx_A + (1-t)x_B, ty_A + (1-t)y_B) : t \in [0, 1]\}$$

Primetimo da se za  $t = 0$  tačka  $C$  poklapa sa  $B$ , doke se ona za  $t = 1$  poklapa sa  $A$ . Za realne brojeve  $a, b, c$  sa osobinom  $(a, b) \neq (0, 0)$  kažemo da je skup tačaka

$$\{(x, y) \in \mathbb{R}^2 : ax + by \leq c\} \tag{1.1}$$

poluravan.

**Teorema 2** Poluravan je konveksan skup.

*Dokaz.* Neka je poluravan  $\mathcal{S}$  data sa (1.1) i  $A, B \in \mathcal{S}$ . Tada je

$$ax_A + by_A \leq c \tag{1.2}$$

$$ax_B + by_B \leq c \tag{1.3}$$

Posmatrajmo proizvoljnu tačku  $C \in \overline{AB}$  datu sa

$$(x_C, y_C) = (tx_A + (1-t)x_B, ty_A + (1-t)y_B), \quad t \in (0, 1).$$

Ako nejednačinu (1.3) pomnožimo sa  $t > 0$ , a nejednačinu (1.3) sa  $(1 - t) > 0$ , tada je

$$\begin{array}{rcl} tax_A & + & tby_A \leq tc \\ (1-t)ax_B & + & (1-t)by_B \leq (1-t)c \end{array}$$

odakle je zbir levih strana manji ili jednak sa zbirom desnih strana

$$a(tx_A + (1-t)x_B) + b(ty_A + (1-t)y_B) \leq c \text{ tj.}$$

$$ax_C + by_C \leq c. \text{ što znači da } C \in \overrightarrow{AB}.$$

□

**Posledica 1** *Presek familije poluravnih je konveksan skup.*

---

## Linearno programiranje - interpretacija u $\mathbb{R}^2$

---

Neka je data linearna funkcija  $f : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$  definisana sa  $f(x, y) = cx + dy$ .

**Teorema 3** Ako za tačke  $A(x_A, y_A)$  i  $B(x_B, y_B)$  važi

$$f(x_A, y_A) \leq f(x_B, y_B),$$

tada za svako  $C \in \overline{AB}$  važi

$$f(x_A, y_A) \leq f(x_C, y_C) \leq f(x_B, y_B).$$

*Dokaz.* Vrednost funkcije  $f$  u tački  $C$  možemo zapisati na sledeći način:

$$\begin{aligned} f(x_C, y_C) &= f(tx_A + (1-t)x_B, ty_A + (1-t)y_B) \\ &= c(tx_A + (1-t)x_B) + d(ty_A + (1-t)y_B) \\ &= t(cx_A + dy_A) + (1-t)(cx_B + dy_B). \end{aligned}$$

Odatle imamo dva zaključka:

- (i)  $f(x_C, y_C) \leq t(cx_B + dy_B) + (1-t)(cx_B + dy_B) = cx_B + dy_B = f(x_B, y_B)$ .
- (ii)  $f(x_C, y_C) \geq t(cx_A + dy_A) + (1-t)(cx_A + dy_A) = cx_A + dy_A = f(x_A, y_A)$ .

□

Neka je  $\mathcal{S}$  koveksan poligon zadat sledećim sistemom linearnih nejednačina:

$$\begin{array}{rcl} a_1x + b_1y &\leq &c_1 \\ a_2x + b_2y &\leq &c_2 \\ \dots &\dots &\dots \\ a_nx + b_ny &\leq &c_n. \end{array} \tag{2.1}$$

Za tačku  $V$  sa osobinama

- (i)  $V \in \mathcal{S}$  i
- (ii)  $V$  pripada preseku rubova dve različite poluravnini date nejednačinama (2.1)

kažemo da je *ekstremna tačka (vrh, teme)* skupa  $\mathcal{S}$ .

**Teorema 4** Neka  $\mathcal{S}$  ograničen konveksan poligon. Tada  $f$  dostiže svoju najveću (tj. najmanju) vrednost bar u jednom od temena datog poligona.

*Dokaz.* Neka je  $\{V_1, \dots, V_m\}$  skup svih temena datog konveksnog poligona i prepostavimo da je  $M$  teme u kojem  $f$  ne dostiže manju vrednost nego u ostalim temenima. Prepostavimo da postoji tačka  $N \in \mathcal{S}$  u kojoj je  $f(M) < f(N)$ . Ako je tačka  $N$  na rubu poligona, tvrdjenje sledi na osnovu prethodnog tvrdjenja. U suprotnom, prepostavimo da  $N$  leži u unutrašnjosti datog poligona. Povucimo pravu  $p$  kroz tačke  $M$

i  $N$ , i označimo presek ruba poligona i prave  $p$  sa  $L$ . Tačka  $L$  pripada duži  $\overline{V_i V_j}$  za neka dva temena sa osobinom  $f(V_i) \leq f(V_j)$ . Tada je

$$f(M) < f(N) \leq f(L) \leq f(V_j)$$

što daje kontradikciju sa pretpostavkom da je  $M$  teme u kojem nije vrednost funkcije manja nego u nekom drugom temenu.  $\square$

**Teorema 5** Neka je  $f(x, y) = cx + dy$  i neka je  $S$  neograničen konveksan poligon. Ako  $f$  dostiže svoju najveću (tj. najmanju) vrednost nad  $S$ , onda  $f$  ima tu vrednost bar u jednom od temena datog poligona.

**Primer 1** Odrediti maksimalnu i minimalnu vrednost funkcije

- $f(x, y) = x - 2y$ ,
- $f(x, y) = x + y$ ,

ako je

$$\begin{array}{rclcl} x & + & y & \leq & 5 \\ -3x & + & y & \leq & 0 \\ 0 & \leq & x & \leq & 4 \\ 0 & \leq & y & \leq & 3 \end{array}$$