Tér, altér generátorrendszer, lin. komb.

Az Rⁿ tér

Def: $A \times B = \{(a, b) : a \in A, b \in B\}$ az A és B-beli elemekből álló rendezett párok halmaza.

Def: Hasonlóan $A_1 \times A_2 \times ... \times A_n = \{(a_1, a_2, ..., a_n) : a_i \in A_i \forall i\}$ a rendezett n-esek halmaza.

Def: Végül $A^n := A \times A \times ... \times A$ az n-szeres Descartes-szorzat jelölése.

Megj:

- 1. A továbbiakban Rⁿ elemeivel fogunk dolgozni. Ezeket n magasságú vektoroknak fogjuk hívni, jelezve, hogy (általában) oszlopvektorként gondolunk rájuk.
- 2. Ha n világos a szövegkörnyezetből, akkor Rⁿ elemeit vektoroknak, R elemeit pedig skalároknak fogjuk nevezni.
- 3. A vektorok tehát itt és most nem "irányított szakaszok", hanem ennél általánosabb fogalmat takarnak. Az irányított szakaszok is tekinthetők vektornak, de a mi tárgyalásunkban egy "vektor" általában nem irányított szakasz.

Vektorműveletek azonosságai

- 1. $\mathbf{u} + \mathbf{v} = \mathbf{v} + \mathbf{u}$ (az összeadás kommutatív)
- 2. $(\mathbf{u} + \mathbf{v}) + \mathbf{w} = \mathbf{u} + (\mathbf{v} + \mathbf{w})$ (az összeadás asszociatív)
- 3. $\lambda(\mathbf{u} + \mathbf{v}) = \lambda \mathbf{u} + \lambda \mathbf{v}$ (egyik disztributivitás)
- 4. $(\lambda + \mu)\mathbf{u} = \lambda \mathbf{u} + \mu \mathbf{u}$ (másik disztributivitás)
- 5. $(\lambda \mu) \mathbf{u} = \lambda(\mu \mathbf{u})$ (skalárral szorzás asszociativitása)

Biz: A műveletek koordinátánként történnek, itt valós számokkal dolgozunk, amikre igazak ezek az azonosságok.

Def: $\emptyset := V \subseteq \mathbb{R}^n$ az \mathbb{R}^n tér altere (jel: $V \le \mathbb{R}^n$), ha V zárt a műveletekre:

x + y, $\lambda x \in V$ teljesül $\forall x$, $y \in V$ és $\forall \lambda \in R$ esetén.

Def: A \sum (i=1-k) λ ixi kifejezés az x1, ..., xk lineáris kombinációja.

Def: $(V \le R^n) \iff (V \text{ zárt a lineáris kombinációra})$, azaz az altér def.ható az R^n lineáris kombinációra zárt részhalmazaként.

Biz: ⇒: λ ixi ∈ V \forall i esetén, így a Σ (i=1-k) λ ixi összegük is V -beli.

 \Leftarrow : Ha x, y \in V és $\lambda \in$ R, akkor x + y ill. λx lineáris kombinációk. Mivel V zárt a lináris kombinációra, ezért x + y, $\lambda x \in$ V . Ez tetszőleges x, y, λ esetén fennáll, tehát V zárt a műveletekre, vagyis altér.

Def: $\langle x1, \ldots, xk \rangle$ az $x1, \ldots, xk \in \mathbb{R}^n$ lin. kombinációinak halmaza.

Def: Az x1,..., xk által generált altér az $\langle x1,...,xk \rangle$ halmaz. Ez a legszűkebb olyan altér, ami mindezen vektorokat tartalmazza.

Alterek metszete altér: $V_i \le R^n \ \forall_i \Rightarrow \bigcap i \ V_i \le R^n \{0\} \le R^n \ R^n \le R^n$

Biz: (1): Műveletzártság:
$$x, y \in V_i \ \forall i, \lambda \in \mathbb{R} \Rightarrow x + y, \lambda x \in V_i \ \forall i. \checkmark$$

Def: Az $x_1, \ldots, x_k \in \mathbb{R}^n$ vektorok a $V \leq \mathbb{R}^n$ altér generátorrendszerét alkotják, ha $\langle x_1, \ldots, x_k \rangle$ = V.

Def: Az x1,..., xk \in Rn vektorok lineárisan függetlenek, ha a nullvektort csak a triviális lineáris kombinációjuk állítja elő: $\lambda 1x1 + ... + \lambda k*xk = 0 \Rightarrow \lambda 1 = ... = \lambda k = 0$.

Lemma: Az $\{x1, ..., xk\}$ vektorrendszer lineárisan független \iff egyik xi sem áll elő a többi lineáris kombinációjaként.

- A {0} nem lineárisan független: 1 · 0 = 0
- Két nemnulla vektor akkor lin.ftn, ha nem egymás skalárszorosai.
- Bármely két nem párhuzamos R²-beli vektor generálja R²-t.
- Ha 〈G〉 = V és G ⊆ G' ⊆ V ≤ Rⁿ, akkor 〈G'〉 = V, azaz generátorrendszert (V -n belül) hízlalva generátorrendszer marad.
- $F \subseteq Rn \text{ lin.ftn \'es } F' \subseteq F$, akkor F' is lin.ftn, azaz lin.ftn rendszert ritk'itva lin.ftn marad.

Def: V altér generátorrendszeréből pontosan akkor tudunk egy elemet elvenni úgy, hogy a maradék vektorok továbbra is a V altér generátorrendszerét alkossák, ha a kihagyott elem előáll a maradék elemek lineáris kombinációjaként.

 $\begin{array}{l} \mathbf{Biz:} \Rightarrow : \ \mathrm{Ekkor} \ \langle G \rangle = V = \langle G \cup \{\underline{v}\} \rangle, \ \mathrm{ez\acute{e}rt} \ \underline{v} \in V = \langle G \rangle. \\ \Leftrightarrow : \ \mathrm{Tetsz.} \ \ \underline{u} \in V \ \mathrm{elemr\~ol} \ \mathrm{azt} \ \mathrm{kell} \ \mathrm{megmutatni}, \ \mathrm{hogy} \ \underline{u} \in \langle G \rangle. \ \mathrm{Mivel} \\ \underline{v} \in \langle G \rangle, \ \mathrm{feltehet\~o}, \ \mathrm{hogy} \ \underline{v} = \sum_{\underline{g} \in G} \lambda_{\underline{g}}\underline{g}. \ \mathrm{Tudjuk}, \ \mathrm{hogy} \ \underline{u} \in V = \langle G \cup \{\underline{v}\} \rangle, \\ \mathrm{ez\acute{e}rt} \ \underline{u} = \lambda\underline{v} + \sum_{\underline{g} \in G} \mu_{\underline{g}}\underline{g}. \ \mathrm{Ebbe} \ \underline{v} \ \mathrm{hely\acute{e}re} \ \mathrm{behelyettes\~itve} \ \mathrm{a} \ \mathrm{fenti} \ \mathrm{kifejez\acute{e}st} \ \underline{u} = \\ \sum_{\underline{g} \in G} (\mu_{\underline{g}} + \lambda \cdot \lambda_{\underline{g}})\underline{g} \ \mathrm{ad\acute{o}dik}, \ \mathrm{azaz} \ \underline{u} \in \langle G \rangle. \ \mathrm{Ez} \ \mathrm{b\acute{a}rmely} \ \underline{u} \in V \text{-re} \ \mathrm{elmondhat\acute{o}}, \\ \mathrm{fgy} \ \langle G \rangle = V. \end{array}$

Kicserélési lemma: bárhogy is törlünk a V altér egy ftn rendszeréből egy vektort, az pótolható V generátorrendszerének egy alkalmas elemével úgy, hogy a kapott rendszer lin.ftn marad.

Biz: Legyen $F' := F \setminus \{f\}$. Indirekt bizonyítunk.

Tfh $F' \cup \{\underline{g}\}$ egyetlen $\underline{g} \in G$ -re sem lin. ftn. Ekkor az előző lemma miatt $\underline{g} \in \langle F' \rangle$ teljesül minden $\underline{g} \in G$ -re. Ezért $G \subseteq \langle F' \rangle$, ahonnan $\langle G \rangle \subseteq \langle F' \rangle$ következik. Ebből pedig $\underline{f} \in V = \langle G \rangle \subseteq \langle F' \rangle$, azaz $\underline{f} \in \langle F' \rangle$ adódik. A fenti lemma miatt $\{f\} \cup F' = F$ nem lin. ftn, ami ellentmondás.

Az indirekt feltevés hamis, így $\exists \ \underline{g} \in G$, amire $F' \cup \{\underline{g}\}$ lin.ftn. \square

FG-egyenlőtlenség: altérben egy ftn. rendszer mérete nem lehet nagyobb egy generátorrendszer méreténél.

Ha F \subseteq Rn lin.ftn, akkor |F| ≤ n.

Tfh $F = \{f 1, ..., f k\} \subseteq Rn \text{ lin.ftn. \'es } f \in \langle F \rangle$. Ekkor f egyértelműen áll elő F -beli vektorok lin.komb.-jaként.