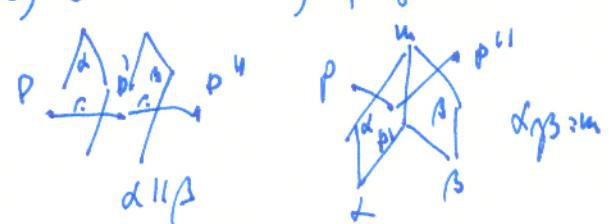


10

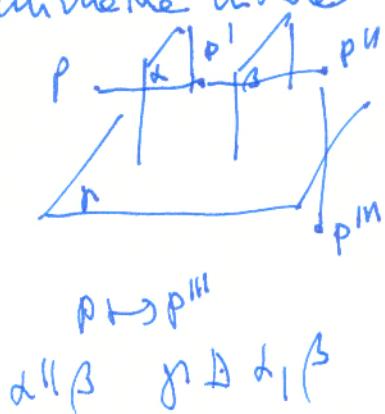
A Euclidi ter egnunjsjei

T: A Euclidi ter egnunjsjei a livefreku
lehetos

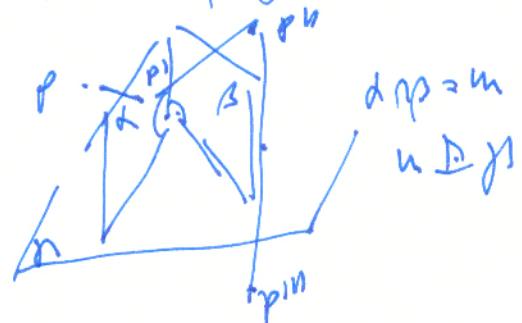
- 1) identites
- 2) nire tirkos
- 3) eltolas
- 4) forgetas



- 5) univacne tirkos



- 6) eltolas forgetava tirkos



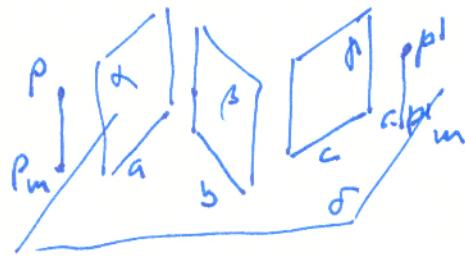
- 7) bavomogni



- Bn:
- 1) A egnunjsaj leggena (nire) wnete ugnisj, abg a nirens, he van 4 wegn egniri fixpent (A, B, C, D) alwv ($ABCD$), ztem nler & wisa fix P teljgs, he plo A, P -t chlebtsj (BCD) nle, arlv a \overrightarrow{AP} -m van a nirel pentj \triangle gema (AP) gemaen van 2 fixpent $\Rightarrow P$ fix the he van teljint egm ncasal zem, arlv \overrightarrow{AP} teljint egm mehni BCD njet ✓
 - 2, 3, 4 teljint felowhest wol lofjum 2 nirens wnetene

begin $\delta/\beta/\gamma$ 3 midden $\varphi = \rho \circ \sigma \circ \delta$

2 met i) δ en $\delta/\beta/\gamma$ -re egaal niet meer in



P totaal niet
 $\varphi(P) = P^1$

P niet veranderd $\delta - a$ P_m

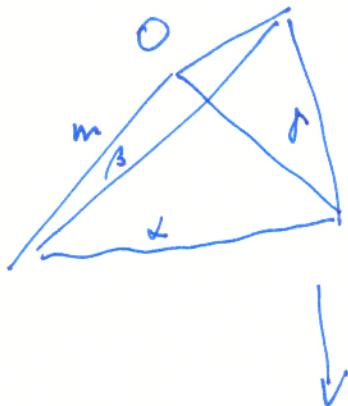
H.f.: Igosyuu, egg $\varphi(\delta) = \delta \circ \varphi: P \mapsto P_m \mapsto (c \circ b \circ a)(P_m) = P^1_m \mapsto P^1$

$\varphi = \rho \circ \sigma \circ \delta$ uggypelti wgt, log $P - +$
nietgen vertijn δ -re (P_m) even albel-
munt ($c \circ b \circ a$) - + , albel $\delta \cap \delta = a$ $\beta \circ \delta = b$
 $\delta \circ \delta = c$, wijd magneet, ant a P^1 port
meg δ -re newe P -vel egg filieren van
 δ ($P^1 P_m$) $\Rightarrow \delta$ valsmint $(\overline{P} P_m) = (\overline{P^1} P_m)$

A H.f. - al a leijue's ^{eggys} 3 midden wnatte hent
mejwob + leijueissel asmoithet, en van vag
elgojle turrissi vag mintstra turrues
 \Rightarrow vag nire turrues + , vag mintstra
turrues

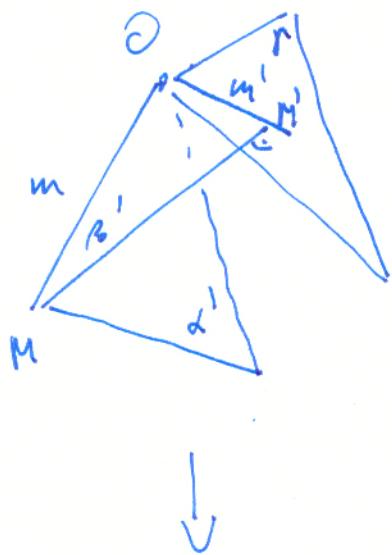
ii, he nis gos nietys nk, albo
 $\delta \cap \beta \cap \gamma = \{\}$ (van portua 1 gos portua)

h.i.s $\delta \parallel \beta \Rightarrow \delta \cap \beta$ - re nietys nk los
vag $\delta \parallel \beta \parallel \gamma$ is vor gos nietys nk
 $\delta \cap \beta = \emptyset$ is gos nire a p-re nietys
nire $\delta/\beta/\gamma$ -re nietys gos



$$\alpha \cap \beta = m$$

$(\beta \circ \alpha) \dashv$ representáljuk ait
 $(\beta' \circ \alpha')$ -re így, hogy β' leg
 teljesítjön. Ha $m \perp p$ -re
 van $(\beta \circ \alpha)$ fogethető tükrében
 is ennek leírásában kell, egyszer
 m' legyen 'm' merőleges vektoriája
 $p \perp m$ az $\beta' = (m, m')$.



Ezután $\boxed{\beta' \perp p}$ teljesít.

$$\varphi = p \circ (\beta' \circ \alpha') = (\beta \circ \beta') \circ \alpha'$$

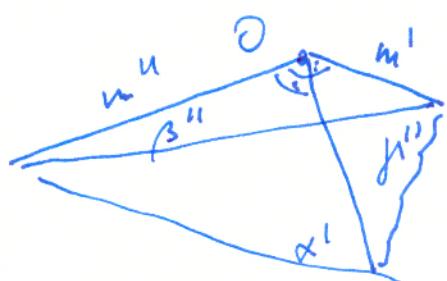
is $p \cap \beta' = m'$. Ezután

$(\beta \circ \beta')$ -t representáljuk ait
 $(p'' \circ \beta'')$ -re így, hogy $p'' \perp \beta'$
 teljesítjön. Ezután $p'' \perp \beta''$

merőleg a $p'' \perp \alpha'$ miatt

$$p'' \perp (\alpha' \cap \beta'') = m''$$

az $\varphi = p'' \circ \beta'' \circ \alpha'$ fogethető tükrében

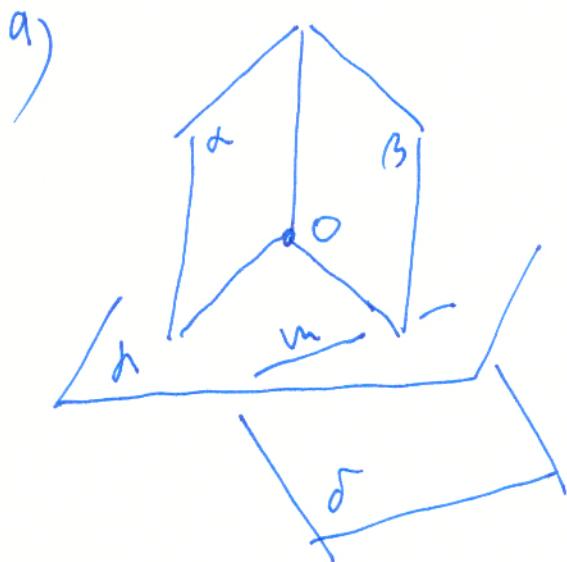


Végül legyünk $\varphi = \beta \circ \beta'' \circ \alpha'$

↳ mindenkor
 normál

Mint láthatunk ez a $(\beta \circ \beta'' \circ \alpha')$ fogethető tükrében
 (a) leírás vagy nemzetközi tükrében (b, leírás)

13



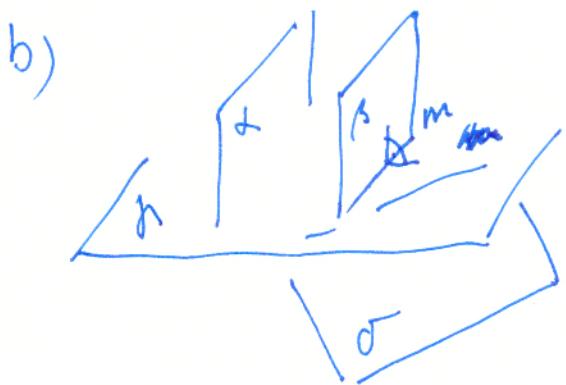
Hogyan $m := \gamma \cap \delta$

i) 'm' nem leírás az $\gamma \parallel \delta$
ellenére gyakorlatilag (Def.)

ii) $\exists! m$ de $O \in \gamma \cap \beta \cap \delta$
nem illenthető m-re

$\Rightarrow \varphi = (\delta \circ \gamma) \circ (\beta \circ \alpha)$ a 2. leme
miatt (newleges ritán törlesz
forgatásra van szükség \Rightarrow Savanműszig)

iii) $O \rightarrow m$, ekkor 2 forgatás
van szükség törlesz \Rightarrow
forgatás (H. f.)



Hogyan?

$m = \beta \cap \gamma$, mre m $\parallel \delta$

$\Rightarrow \gamma \parallel \delta \Rightarrow \varphi$ 2 eltolás

szükséges ahol előbb a

(lásd a részbeni oldal 1)

Egyikről m-reál ($\gamma \circ \beta$) áthelyezésével mre $\gamma \circ \beta$

-ve ugy, hog $\beta' \perp \delta$ legy. Ekkor $\beta' \perp \beta$
is $\delta \perp \beta'$ miatt $n := \gamma' \cap \delta \neq \beta'$. Mivel \perp -t nem vállhatunk
 $\beta \rightsquigarrow \beta'$ -lel $\perp \cap \beta'$ is egyszerű 't'. $t \subset \beta'$ is
 $n \perp \beta'$ miatt $t \perp n$, ugyanakkor

$\varphi = \delta \circ \gamma \circ \beta \circ \alpha = (\delta \circ \gamma) \circ (\beta' \circ \alpha)$ miatt t-egyszerű

is egyszerű forgatás szüksége, ahol t $\perp n$, re

vagy mehet t-ni is egyszerű forgatás szüksége, de nem,

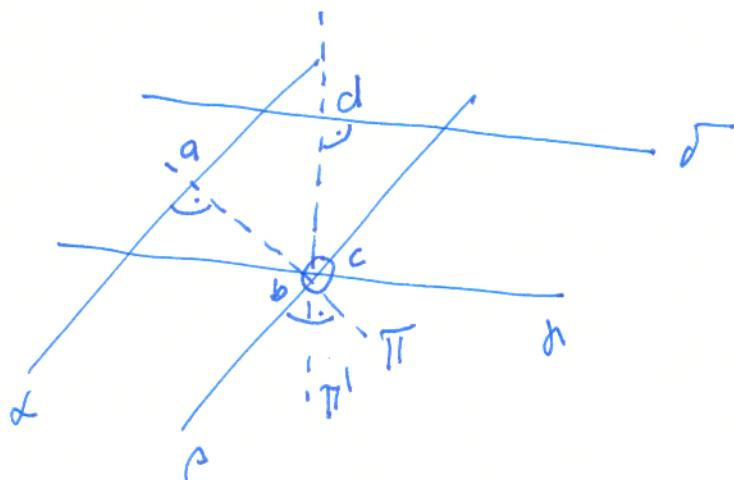
vagy különölködik a 2. leme vezető gyakorlatilag.

(14)

Mj: két eltolás metszés eltolás

$$\varphi = (\delta \circ \gamma) \circ (\beta \circ \alpha) \quad d \parallel \beta \Leftrightarrow \gamma \parallel \delta \Rightarrow$$

haug $d \parallel \beta \parallel \gamma \parallel \delta$ is minélis ($\beta = \gamma$ általánosítással)
 haug $(\delta \cap \gamma), (\delta \cap \beta), (\beta \cap \gamma), (\beta \cap \delta)$ egymás párhuzamos
 7. fel ered D - ut a lop irányába



$\pi \supset \text{metsz} \beta \cap \gamma =: b$ leg β -nek (is ipr & -ne) melegy
 metsz $\pi \cap \alpha = a$. 1. leme zárt $\beta \circ \alpha = b \circ a$
 (azaz, a, b, a megfelelő egymással metszésű tükörök). Ugyan $\pi \cap \gamma = c (= b)$
 $\pi \cap \delta = d \Rightarrow \delta \circ \gamma = d \circ c$, amit

$$\varphi = (\delta \circ \gamma) \circ (\beta \circ \alpha) = (d \circ c) \circ (b \circ a) = d \circ a$$

az 2 párhuzam egymás tükörök (1. lemm) \Rightarrow eltolás