

50 122

PRIRODNO-MATEMATIČKI FAKULTET  
UNIVERZITETA U BEOGRADU

Gojko Kalajdžić

O PRSTENIMA HERMITSKOG TIPA I  
MODULIMA NAD NJIMA

(DOKTORSKA DISERTACIJA)

OSNOVNA ORGANIZACIJA UDRUŽENOG RADA  
ZA MATEMATIKU, MEHANIKU I ASTRONOMIJU  
BIBLIOTEKA

Број: Dokt. 122/1  
Датум: 8. 4. 1982,

BEOGRAD, 1982.

## SADRŽAJ

0	PREDGOVOR	_____	1
I	0 EUKLIDSKIM VALUACIJAMA MODULA I PRSTENA		
	§1 Euklidska valuacija prstena. Euklidski par	_____	5
	§2 0 euklidskim valuacijama sa nekim posebnim svojstvima	_____	14
II	EUKLIDSKI RAZREDI I EUKLIDSKO JEZGRO MODULA		51
III	LOKALIZACIJA, PROIZVOD I DIREKTNA SUMA EUKLIDSKIH PRSTENA		
	§1 Lokalizacija i euklidnost prstena	_____	69
	§2 Proizvod i direktna suma euklidskih prstena	_____	85
IV	0 PRSTENIMA HERMITSKOG TIPA	_____	96
V	MATRICE NAD EUKLIDSKIM PRSTENIMA	_____	116
VI	LITERATURA	_____	136

## PREDGOVOR

Mnogi problemi u *LINEARNOJ ALGEBRI* (kao i matematici uopšte) su u uskoj vezi sa problemom *svodjenja* matrica nad određenim prstenom  $A$  na matrice nekog posebnog tipa. *KAPLANSKY* [1] definiše desni (odnosno levi) *HERMITSKI PRSTEN* kao svaki prsten  $A$  sa svojstvom da za svaku matricu  $M$  formata  $1 \times 2$  (odnosno  $2 \times 1$ ) postoji *inverzibilna* matrica  $P \in M_2(A)$  takva da je matrica  $MP$  (odnosno  $PM$ ) trougaona. Zahtevom da u toj definiciji umesto uslova "inverzibilnosti" matrica  $P$  zadovoljava neki drugi uslov (na primer, da je proizvod elementarnih matrica, i sl.), dobijamo neku drugu klasu prstena "hermitskog tipa". Tako, na primer, uz simboliku i terminologiju iz *IV* poglavlja, svaki (desni) euklidski, glavnoidealski, neterovski domen je hermitski (zdesna) u odnosu na hermitski niz  $\mathcal{E}(A_n)$ ,  $U(A_n)$ ,  $R(A_n)$  respektivno. Osim *IV* poglavlja, u kome je reč o prstenima hermitskog tipa uopšte, preostala poglavlja se odnose na problematiku u vezi sa euklidskim prstenima i modulima.

U *I*, §1 definiše se  $\Sigma$ -euklidska valuacija  $\phi: M \rightarrow W$  desnog  $A$ -modula  $M$ , koja se u slučaju da je  $M=A$  komutativan prsten i  $\Sigma=A^\circ$  podudara sa pojmom euklidske valuacije prstena  $A$  u smislu *SAMUEL* [1]. Pri tome je  $W$  bilo koji dobro uredjen skup. Ako tip dobro uredjenog skupa  $\phi(M)$  nije veći od  $\omega$ , za valuaciju  $\phi$  kažemo da je *konačna*. Prema *V*, *T.1-3*, prsten  $M_2(\mathbb{Z})$  je euklidski, ali prema *V*, *T.1-10* nema nijednu konačnu euklidsku valuaciju. Prsten  $\mathbb{Z}\mathbb{Z}$  nije euklidski (*II*, *Primer 1-1*), ali je to slučaj sa  $\mathbb{Z}\mathbb{Z}$  kao desnim  $\mathbb{Z}$ -modulom. Drugi paragraf prvog poglavlja posvećen je euklidskim valuacijama prstena koje zadovoljavaju neke posebne uslove (*str. 14*). Pri tome se sva tvrdjenja odnose na *nekomutativne* prstene. Važne su *Teoreme 2-2* i *2-3* koje omogućuju "detaljniju" karakterizaciju prstena koji imaju bar jednu euklidsku valuaciju koja zadovoljava neke od uslova  $(M)$ ,  $(T)$ ,  $(N)$ ,  $(Z)$ . Ako konačna euklidska valuacija  $\phi$  domena  $A$  zadovoljava uslove  $(M)$  i  $(L)$ , tada je uz simboliku *Teoreme 2-7* domen

A oblika  $K[X, f, \delta]$  (JACOBSON[1], COHN[1]). Teoremama 2-6, 2-7 i 2-8 taj problem je rešen u opštem slučaju (i kada valuacija  $\phi$  nije konačna), i to pod pretpostavkom da  $\phi$  zadovoljava samo uslov (M). Poslednjim dvema Teoremama 2-9, 2-10 opisani su svi domeni koji imaju bar jednu konačnu euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov (T) i neki od uslova (N) i (2). Korolarom 2-2 data je jedna karakterizacija klase domena koji su ili tela, ili su izomorfni prstenu  $Z$ .

U drugom poglavlju, razvijajući jednu ideju iz SAMUEL [1], uvodi se pojam  $\Sigma$ -euklidskih razreda i  $\Sigma$ -euklidskog jezgra proizvoljnog (desnog) modula nad nekim prstenom. Na Primerima 1-1 i 1-2 ilustrovan je i jedan postupak za ispitivanje (leve, desne) euklidnosti nekog prstena, kao i za odredjivanje njegove minimalne euklidske valuacije (u slučaju da je euklidski). Primer 1-2 pokazuje da postoji desni euklidski prsten koji nije euklidski (pa čak ni glavnoidealski) sleva. Teoremom 1-09 data je zavisnost  $(G \times H)$ -euklidskih razreda konačnog stepena proizvoda  $M$  desnih modula  $U$  i  $V$  u funkciji od  $G$ -euklidskih i  $H$ -euklidskih razreda samih modula  $U$  i  $V$ . Prema Korolaru 1-2 klasa euklidskih modula je "zatvorena u odnosu na proizvod", a prema Korolaru 1-3 euklidski modul ne mora da ima i konačnu euklidsku valuaciju. Preostalim tvrdjenjima date su neke osobine vezane za euklidske razrede i jezgro nekog modula  $M$  i njegove podmodule. Tako, na primer, ako je  $L$  desni, ali ne i levi ideal desnog euklidskog prstena  $A$  (V, Primer 1-2), tada je prema Teoremi 1-7 desni  $A$ -modul  $A/L$  euklidski, dok se o količničkom prstenu  $A/L$  čak ne može ni govoriti (jer ideal  $L$  nije obostran).

Prvi paragraf trećeg poglavlja posvećen je problemu "euklidnosti" lokalizacije  $A_S$  prstena  $A$  na nekom njegovom denominatoru  $S \subset A$ . Teoremom 1-1 dat je uzajamni odnos između euklidskih razreda prstena  $A_S$  i  $A$ , dok se Teoremom 1-3 daju neki dovoljni uslovi pod kojima je prsten  $A_S$  euklidski zdesna. Teorema 1-4 je uopštenje jednog rezultata iz SAMUEL [1] (koji se dobije iz Teoreme 1-4 u slučaju da je prsten  $B$  komutativan i  $f = 1_B$ ,  $\delta = 0$ ). Teorema 1-5 predstavlja uopštenje "stava o razlaganju racionalnih funkcija nad prstenom  $A = K[X]$ " na slučaj bilo kog (desnog) euklidskog prstena  $A$ . Drugi paragraf je posvećen problematici u vezi sa "euklidnošću" direktnog proizvoda i sume euklidskih prstena, i uopšte projektivnog i induktivnog limesa "odgovarajuće familije" u kategoriji  $EUC(I, Def. 1-4)$  euklidskih parova. Glavni rezultati su dati Teoremama 2-1, 2-2, 2-3 i 2-5.

U IV poglavlju uvodi se pojam *hermitskog niza* nad datim prstenom  $A$  (Definicija 1-1), a zatim i pojam (desnog, levog) *hermitskog prstena* u odnosu na neki hermitski niz (Definicija 1-3). Teoreme 1-1, 1-2, 1-9 su uopštenja odgovarajućih tvrdjenja iz KAPLANSKY [1]. Ostali važniji rezultati su dati Lemom 1-4 i Teoremama 1-3, 1-4 i 1-8.

Najzad, V poglavlje je posvećeno matricama sa elementima iz nekog euklidskog prstena, tačnije prstenima  $M_n(A)$  kvadratnih matrica reda  $n$  nad datim euklidskim prstenom  $A$ . Uz terminologiju iz I, Definicija 1-1, u SANOV [1] je dokazano da ako komutativan domen  $A$  ima konačnu euklidsku valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslov (N), prsten  $M_n(A)$  je  $\Gamma$ -euklidski i sleva i zdesna. U slučaju da je prsten  $A=K$  polje, taj rezultat postaje trivijalnim, jer je tada u prstenu  $M_n(K)$  svaki regularan element nužno jednota. U Teoremi 1-3 je (i pod slabijim pretpostavkama za valuaciju  $\phi$ ) prvo dokazano da je prsten  $M_n(A)$  euklidski, a u Teoremi 1-4 da je i  $\Gamma$ -euklidski. Slično tvrdjenje važi ako je prsten  $A$  nekomutativan i prost ili valuacioni (Teoreme 1-5 i 1-6). Prema Teoremi 1-7 to važi za svaki komutativan prsten koji ima euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov kancelacije (Definicija 1-2). Dalje, u Teoremi 1-8 je dokazano da je prsten  $M_n(A)$   $\Gamma$ -euklidski i u slučaju nekomutativnog domena  $A$  sa bar jednom euklidskom valuacijom koja zadovoljava uslov (N) ili (M). Uz to je prsten  $M_2(A)$  i euklidski (Teorema 1-9). Najzad, prema Teoremi 1-10, ako domen  $A$  nije telo, tada za  $n > 1$  prsten  $M_n(A)$  ne može imati konačnu euklidsku valuaciju.

Ukoliko se ne kaže izričito drugačije, svi prsteni o kojima bude bilo reči imaće jedinicu  $1$  i bar dva člana. Za element  $a$  prstena  $A$  kažemo da je (leva, desna) *jednota* ako ima (desni, levi) *inverz*. Skupove svih (levih, desnih) jednota prstena  $A$  označavaćemo "redom" sa  $U_d(A)$ ,  $U_d(A)$  i  $U(A)$ . Slično, sa

$$(0) \quad \Delta = R_d(A), \quad \Lambda = R_l(A), \quad \Gamma = R(A),$$

označavaćemo redom skupove svih (desnih, levih) *regularnih elemenata* a prstena  $A$ . Ako je  $G$  aditivni grupoid sa neutralom  $0$  i  $\Sigma \subset G$ , tada ćemo sa  $\Sigma^0$  označavati razliku  $\Sigma - \{0\}$ , a sa  $\Sigma_0$  zbir  $\Sigma \cup \{0\}$ . Kao i obično, sa  $A[X]$  ćemo označavati prsten polinoma po  $X$  sa koeficijentima iz  $A$ , a sa  $M_{mn}(A)$  ili  $A_{mn}$  skup svih matrica formata  $m \times n$  nad prstenom  $A$ .

## I

## O EUKLIDSKIM VALUACIJAMA MODULA I PRSTENA

Uz raniji dogovor o simbolici, u ovom poglavlju, ukoliko ne kažemo drugačije,  $A$  će nam označavati proizvoljan prsten sa jedinicom u kome je  $0 \neq 1$ ,  $\Sigma$  neprazan podskup od  $A^0$ , i  $W$  dobro uredjen skup. Pri tome je  $\Sigma^0 = \Sigma - \{0\}$  i  $\Sigma_0 = \Sigma \cup \{0\}$  za proizvoljan podskup  $\Sigma$  od  $A$ . Posebno će biti čest slučaj kada je  $\Sigma$  neki od skupova  $A^0$ ,  $\Delta = R_\Delta(A)$ ,  $\Lambda = R_\Lambda(A)$ ,  $\Gamma = R(A)$ .

## 1. EUKLIDSKA VALUACIJA PRSTENA. EUKLIDSKI PAR

## DEFINICIJA 1-1

Ako je  $M$  desni modul nad prstenom  $A$  i  $\Sigma \subset M^0$ , tada pod  $\Sigma$ -EUKLIDSKOM VALUACIJOM modula  $M$  podrazumevamo svako preslikavanje  $\phi: M \rightarrow W$  toga modula u bilo koji dobro uredjen skup  $W$  sa sledeća dva svojstva:

E0.  $\phi(0)$  je minimalni član skupa  $W$ ;

E1. Za svako  $a \in M$  i  $b \in \Sigma$  postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  takvi da je

$$(1) \quad a = bq + r, \quad \phi(r) < \phi(b).$$

Za  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju  $\phi$  desnog  $A$ -modula  $M$  kažemo da je PRIRODNA ako zadovoljava uslov

$$E2. \quad \phi(ma) \geq \phi(m) \quad (m \in M, a \in A, ma \in \Sigma).$$

Pod DESNOM (levom)  $\Sigma$ -EUKLIDSKOM VALUACIJOM prstena  $A$  podrazumevamo  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju desnog (levog)  $A$ -modula  $A$ . Ako je  $\phi$  i leva i desna (prirodna)  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ , tada kažemo samo da je  $\phi$  (prirodna)  $\Sigma$ -EUKLIDSKA valuacija toga prstena.

Neka je simbolika iz prethodne Definicije 1-1. Tada  $q$  i  $r$  zovemo *KOLIČNIKOM* i *OSTATKOM* pri  $\phi$ -deljenju  $a$  sa  $b$ . Za valuaciju  $\phi$  kažemo da je *KONAČNA* ako ordinal koji "odgovara" dobro uredjenom skupu  $\phi(\Sigma)$  nije veći od  $\omega$ . U suprotnom za valuaciju  $\phi$  kažemo da je *TRANSFINITNA*. Posle ćemo videti da postoje prsteni koji imaju bar jednu transfinitnu, ali ne i konačnu  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju.

Ako u uslovu EI modul  $M$  zamenimo nekim njegovim podskupom  $S$ , tada govorimo o  $\Sigma$ -euklidskoj valuaciji  $\phi$  skupa  $S$ . Dalje, ako je  $\Sigma = M^0$ , tada kažemo samo da je  $\phi$  *EUKLIDSKA* valuacija (desnog)  $A$ -modula  $M$  (što se u slučaju komutativnog prstena  $A$  i za  $M=A$  podudara sa pojmom euklidske valuacije u smislu P. SAMUEL [1]).

Ako je  $M=A$  i  $\Sigma$  skup svih (levih, desnih) regularnih elemenata iz  $A$ , tada kažemo da je  $\phi$   $\Gamma$ -*EUKLIDSKA* ( $\Lambda$ -*EUKLIDSKA*,  $\Delta$ -*EUKLIDSKA*) valuacija prstena  $A$ . Posle ćemo dokazati da postoje prsteni koji imaju bar jednu desnu, ali ne i levu  $\Gamma$ -euklidsku valuaciju.

PRIMER 1-1. (a) Preslikavanje  $v:Z \rightarrow N_0$  dato sa  $v(m) = |m|$ ,  $m \in Z$ , je jedna prirodna euklidska valuacija prstena  $Z$ . Jasno je da za dato  $a \in Z$  i  $b \in Z^0$  količnik  $q$  i ostatak  $r$  pri  $v$ -deljenju  $a$  sa  $b$  ne moraju biti odredjeni jednoznačno. Pri tome je  $v$  i  $N$ -euklidska valuacija prstena  $Z$ .

Restrikcija od  $v$  na  $2Z$  nije ni euklidska ni  $2N$ -euklidska valuacija prstena  $2Z$ , ali je i jedno i drugo za desni  $Z$ -modul  $2Z$ . Ako je  $\phi:Z \rightarrow N_0$  preslikavanje dato sa  $\phi(3) = 6$ ,  $\phi(m) = |m|$  ( $m \neq 3$ ), tada je  $\phi$  euklidska valuacija prstena  $Z$  koja nije prirodna.

(b) Ako je  $K$  polje i  $W = \{-\infty\} \cup N_0$ , tada je sa  $\sigma(P) = st(P)$  ( $P \in A$ ) definisana jedna prirodna euklidska valuacija  $\sigma:A \rightarrow W$  prstena  $A = K[X]$  (koju ćemo zvati *STEPENOM* valuacijom). Ako je  $n \in N$  i  $\Sigma = K^n[X]$ , tada je  $\sigma$   $\Sigma$ -euklidska valuacija na svakom podskupu  $S$  od  $K[X]$ .

(c) Ako je  $\Sigma = U_\ell(A)$  skup svih levih jednota prstena  $A$ , tada je sa  $\delta(a) = 1$  ( $a \in \Sigma$ ),  $\delta(a) = 0$  ( $a \in A - \Sigma$ ) definisana jedna *KONSTANTNA* desna  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ .

Posebno, svako polje (telo) ima bar jednu konstantnu desnu (levu) euklidsku valuaciju. Opštije od toga, za proizvoljno telo  $K$  i prirodan broj  $n \in N$ , prsten  $K_n = M_n(K)$  ima bar jednu (levu, desnu)  $\Gamma$ -euklidsku

valuaciju. Jedna od njih je data sa  $\psi(M) = 1$ , odnosno  $\psi(M) = 0$ , već prema tome da li je matrica  $M \in M_n(K)$  regularna ili singularna.

(6) Ako je  $M_n(Z)$  prsten kvadratnih matrica reda  $n$  nad prstenom  $Z$ , tada je sa  $\psi(M) = |\det M|$ ,  $M \in M_n(Z)$ , definisana jedna  $\Gamma$ -euklidska valuacija  $\psi: M_n(Z) \rightarrow N_0$  prstena  $M_n(Z)$  (koji je za  $n > 1$  i nekomutativan i sa deliteljima nule). Pri tome  $\psi$  nije i euklidska valuacija prstena  $M_n(Z)$ . To je poseban slučaj jednog opštijeg tvrdjenja o kome će kasnije biti više reči.  $\square$

#### TEOREMA 1-1

Preslikavanje  $\phi: A \rightarrow W$  zadovoljava uslov E1 ako i samo ako za svako  $a \in A$  i svako  $b \in \Sigma$  postoji bar jedno  $c \in A$  takvo da je  $a - bc \in \Sigma_0$  i

$$(2) \quad \phi(a - bc) < \max\{\phi a, \phi b\}.$$

DOKAZ. Jasno je da je uslov potreban. Dokažimo da je i dovoljan. Neka je  $a \in A$  i  $b \in \Sigma$ . Kako za bar jedno  $c \in A$  važi  $a - bc \in \Sigma_0$ , skup  $B = (a + bA) \cap \Sigma_0$  nije prazan. Otuda je  $\phi(B)$  neprazan podskup dobro uredjenog skupa  $W$ , pa ima minimalni član  $\alpha$ . Pri tome je  $\alpha = \phi(r)$  za neko  $r \in B$ , to jest za neko  $r$  oblika  $r = a - bq \in \Sigma_0$ .

Kako je  $\phi(a - bq) = \min \phi(B)$ , (2) važi za  $c = q$ . Pretpostavimo da je  $\phi(r) = \phi(a - bq) > \phi(b)$ . Kako za neko  $c_0 \in A$  važi  $\phi(r - bc_0) < \max\{\phi r, \phi b\}$ , biće  $\phi(r - bc_0) < \phi(r)$  sa  $r - bc_0 \in \Sigma_0$ . Uz to je  $r - bc_0 = a - bq - bc_0 = a - bq_0$ , i prema tome  $r - bc_0 \in B$ . Medjutim, to nije moguće jer je  $\phi r$  minimalni član skupa  $\phi(B)$  i  $\phi(r - bc_0) < \phi(r)$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### TEOREMA 1-2

Ako je  $\phi: A \rightarrow W$  desna  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$  sa jedinicom i  $\phi_0: A \rightarrow W$  preslikavanje definisano sa

$$(3) \quad \phi_0(a) = \begin{cases} \phi(0), & a \in A - \Sigma, \\ \min \phi(aA \cap \Sigma), & a \in \Sigma, \end{cases}$$

tada je  $\phi_0$  jedna prirodna desna  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ . Pri tome je  $\phi_0(a) \leq \phi(a)$  ( $a \in A$ ).



DOKAZ. Pre svega, preslikavanje  $\phi_0$  je dobro definisano. Naime, prsten  $A$  ima jedinicu pa za  $a \in \Sigma$  važi  $a \in aA \cap \Sigma$ . To znači da je  $\phi(aA \cap \Sigma)$  neprazan podskup dobro uredjenog skupa  $\mathcal{W}$ , i dakle ima minimalni član. Jasno je da preslikavanje  $\phi_0$  zadovoljava uslov  $E0$ . Dokažimo da  $\phi_0$  zadovoljava i uslov  $E1$ . Neka je  $a \in A$  i  $b \in \Sigma$ . Prema (3) postoji bar jedno  $c \in A$  za koje važi  $\phi_0(b) = \phi(bc)$  i  $bc \in \Sigma$ . Kako je  $\phi$  desna  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ , postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  takvi da je

$$(4) \quad a = bc \cdot q + r, \quad \phi(r) < \phi(bc).$$

Uz to je  $\phi_0(0) = \phi(0)$ ,  $\phi_0(r) = \min \phi(rA \cap \Sigma) < \phi(r)$  ( $r \in \Sigma$ ), pa za  $q_0 = cq$  iz (4) sledi  $a = bq_0 + r$ ,  $\phi_0(r) < \phi_0(b)$ , što upravo znači da valuacija  $\phi_0$  zadovoljava uslov  $E1$ .

Najzad, dokažimo da  $\phi_0$  zadovoljava i uslov  $E2$ , to jest da za svako  $a, b \in A$  iz  $ab \in \Sigma$  sledi  $\phi_0(ab) \geq \phi_0(a)$ . Za  $a \in A - \Sigma$  to sledi neposredno, jer je  $\phi(0) = \min \mathcal{W}$ . Ako je  $a \in \Sigma$ , biće  $\{abA \cap \Sigma\} \subset \{aA \cap \Sigma\}$ , pa prema (3) imamo  $\phi_0(ab) = \min \phi(abA \cap \Sigma) \geq \min \phi(aA \cap \Sigma) = \phi_0(a)$ .  $\square$

### TEOREMA 1-3

Ako je  $\psi$  prirodna i  $\phi$  bilo koja desna  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ , tada za svako  $a, b, ab \in \Sigma$  važi:

- ( $\alpha$ )  $\phi(0) < \phi(a)$ ,
- ( $\beta$ )  $\psi(ab) = \psi(a) \iff abA = aA$ ,
- ( $\gamma$ )  $\phi(a) = \min \phi(\Sigma) \implies a \in U_{\phi}(A)$ ,
- ( $\delta$ )  $\psi(a) = \min \psi(\Sigma) \iff a \in U_{\psi}(A)$ .

DOKAZ. ( $\alpha$ ) Neka je  $\phi(c)$  ( $c \in \Sigma$ ) minimalni član skupa  $\phi(\Sigma)$ . Iz  $c \in \Sigma$  sledi da postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  takvi da je  $0 = cq + r$  sa  $\phi(r) < \phi(c)$ . Pri tom je  $\phi(r) < \phi(c)$  i  $\phi(c) = \min \phi(\Sigma)$ , pa mora biti  $r=0$ . Otuda je  $\phi(0) < \phi(c)$ , a time i  $\phi(0) < \phi(a)$  (za svako  $a \in \Sigma$ ).

( $\beta$ ) Neka je  $\psi(ab) = \psi(a)$ . Kako je  $ab \in \Sigma$ , postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  takvi da je  $a = ab \cdot q + r$  sa  $\psi(r) < \psi(ab)$ , tj.  $ac=r$  sa  $c=1-bq$ ,  $\psi(r) < \psi(a)$ . Uz to je valuacija  $\psi$  prirodna, pa  $ac=r \in \Sigma$  daje  $\psi(r) = \psi(ac) \geq \psi(a)$ , što se kosi sa  $\psi(r) < \psi(a)$ . Dakle je  $r=0$ , to jest  $a = abq$ . Otuda je  $aA \subset abA$ , a time i  $abA = aA$ .

Obratno, ako je  $aA = abA$ , tada za neko  $q \in A$  važi  $a = abq$ , pa kako je valuacija  $\psi$  prirodna i  $ab \cdot q = a \in \Sigma$ , biće  $\psi(a) = \psi(ab \cdot q) \geq \psi(ab)$ , što sa  $\psi(ab) \geq \psi(a)$  daje  $\psi(ab) = \psi(a)$ .

( $\gamma$ ) Iz  $a \in \Sigma$  sledi da za neko  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  važi  $1 = aq + r$ ,  $\phi(r) < \phi(a)$ . Kako je  $\phi(a) = \min \phi(\Sigma)$ ,  $\phi(r) < \phi(a)$  i  $r \in \Sigma_0$ , mora biti  $r = 0$ , tj.  $1 = aq$ , a time i  $a \in U_\ell(A)$ .

( $\delta$ ) S obzirom na ( $\gamma$ ) treba još dokazati da iz  $a \in U_\ell(A)$  sledi da je  $\psi(a) = \min \psi(\Sigma)$ . Zaista, kako je  $a \in U_\ell(A)$ , biće  $ac = 1$  za neko  $c \in A$ , pa za svako  $b \in \Sigma$  važi  $\psi(b) = \psi(acb) \geq \psi(a)$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

Ako je  $\Sigma = R_\ell(A)$ , tada uz prethodnu simboliku važi  $\psi(ab) = \psi(a)$  ako i samo ako je  $b \in U(A)$ . Naime, s obzirom na ( $\beta$ ) dovoljno je dokazati da je  $aA = abA$  akko je  $b \in U(A)$ . Jasno je da iz  $b \in U(A)$  sledi  $aA = abA$ . Ako je  $aA = abA$  biće  $a = abq$  za neko  $q \in A$ . Kako je  $a \in R_\ell(A)$ , iz  $a(1 - bq) = 0$  sledi  $bq = 1$ . Sada  $bq = 1$  daje  $bqb = b$ , to jest  $b(qb - 1) = 0$ , pa kako je i  $b \in R_\ell(A)$ , mora biti  $qb = 1$ , a time i  $b \in U(A)$ . To važi i za  $\Sigma = A^0$  ako su svi desni delitelji nule prstena  $A$  u njegovom radikalu  $\mathcal{J}$ . Naime, u tom slučaju iz  $a(1 - bq) = 0$  sledi  $1 - bq \in \mathcal{J}$ , a time i  $b \in U(A)$ .

Ako prsten  $A$  (sa jedinicom) ima bar jednu desnu  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju, tada iz ( $\gamma$ ) sledi da  $\Sigma$  sadrži bar jednu levu jednotu prstena  $A$ . To ne mora da važi ako prsten  $A$  nema jedinicu, kao što to pokazuje primer  $\mathbb{Z}$ -modula  $A = 2\mathbb{Z}$  i skupa  $\Sigma = \{2\}$ . Ukoliko ne kažemo drugačije, ubuduće ćemo podrazumevati da, u slučaju desne  $\Sigma$ -euklidske valuacije prstena  $A$ , skup  $\Sigma$  sadrži sve leve jednote toga prstena, to jest da je  $U_\ell(A) \subset \Sigma$ .

#### TEOREMA 1-4

Neka je  $F$  familija svih desnih  $\Sigma$ -euklidskih valuacija prstena  $A$  sa istim kodomenom  $w$ . Ako familija  $F$  nije prazna, tada je sa

$$(5) \quad \mu(a) = \min \{ \phi(a) : \phi \in F \} \quad (a \in A)$$

definisana jedna prirodna desna  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$  sa kodomenom  $w$ . Pri tome je  $\mu(a) \leq \phi(a)$  ( $a \in \Sigma$ ,  $\phi \in F$ ), kao i  $\mu(a) = 0$  za  $a \in A - \Sigma$  (sa  $0 = \min w$ ).

DOKAZ. Pre svega, za svako  $a \in A$  skup  $\{ \phi(a) : \phi \in F \}$  je neprazan podskup

dobro uredjenog skupa  $W$ , pa je preslikavanje  $\mu$  dobro definisano. Ako je  $\phi \in F$  i  $\phi_0$   $\Sigma$ -euklidska valuacija o kojoj je reč u Teoremi 1-2, biće  $\phi_0 \in F$  i  $\phi_0(a) = \phi_0(0) = \min W$  ( $a \in A - \Sigma$ ). Otuda je i  $\mu(a) = \mu(0) = \min W$  ( $a \in A - \Sigma$ ), pa  $\mu$  zadovoljava uslov E0.

Dokažimo da  $\mu$  zadovoljava i uslov E1. Neka je  $a \in A$ ,  $b \in \Sigma$ , i označimo sa  $\psi$  element familije  $F$  za koji je  $\psi(b) = \min_{\phi} \phi(b)$ . Tada je  $\mu(b) = \psi(b)$ . Kako valuacija  $\psi$  zadovoljava uslov E1, postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  takvi da je  $a = bq + r$  sa  $\psi(r) < \psi(b)$ . Uz to je  $\mu(r) \leq \psi(r)$  i  $\mu(b) = \psi(b)$ , i prema tome  $a = bq + r$  sa  $\mu(r) < \mu(b)$ , što upravo znači da  $\mu$  zadovoljava i uslov E1.

Najzad, uz simboliku iz Teoreme 1-2 postoji prirodna  $\Sigma$ -euklidska valuacija  $\mu_0 \in F$  takva da je  $\mu_0 a \leq \mu a$  za svako  $a \in A$ . Medjutim, prema (5) je  $\mu a \leq \mu_0 a$  ( $a \in A$ ), pa je  $\mu_0 = \mu$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### DEFINICIJA 1-2

|| Ako prsten  $A$  ima bar jednu (levu, desnu)  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju sa kodomenom  $W$ , tada prirodnu (levu, desnu)  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju  $\mu$  o kojoj je reč u Teoremi 1-4 zovemo MINIMALNOM (levom, desnom)  $\Sigma$ -euklidskom valuacijom prstena  $A$  (sa kodomenom  $W$ ).

Kasnije ćemo dokazati da je "stepena" valuacija  $\sigma$  prstena  $A = K[X]$ , o kojoj je bilo reči u Primeru 1-1 pod ( $\gamma$ ), upravo njegova minimalna euklidska valuacija sa kodomenom  $\{-\infty\} \cup N_0$ , i da je minimalna euklidska valuacija prstena  $Z$  data sa:  $\mu(m) = \min\{n \in N_0 : 2^n > |m|\}$  ( $m \in Z$ ).

#### DEFINICIJA 1-3

|| Pod (desnim)  $\Sigma$ -EUKLIDSKIM PRSTENOM podrazumevamo svaki prsten koji ima bar jednu (desnu)  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju.  
|| Ako je  $\phi$  (desna)  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ , tada uredjen par  $(A, \phi)$  zovemo (desnim)  $\Sigma$ -EUKLIDSKIM PAROM.

Ako je  $A$  (desni)  $\Sigma$ -euklidski prsten, tada za  $\Sigma = A^0$  kažemo samo da je  $A$  (desni) euklidski prsten, dok za  $\Sigma = R(A), R_l(A), R_d(A)$  kažemo da je prsten  $A$   $\Gamma$ -euklidski, odnosno  $\Lambda$ -euklidski, odnosno  $\Delta$ -euklidski.  $\square$

## TEOREMA 1-5

Neka je  $A$  desni  $\Sigma$ -euklidski prsten. Ako desni ideal  $I$  prstena  $A$  ima neprazan presek  $\Pi$  sa skupom  $\Sigma$ , tada je  $I = aA$  za neko  $a \in \Sigma$ . Posebno, ako je  $\Sigma = A^\circ$ , tada je u prstenu  $A$  svaki desni ideal glavni.

Svaka dva elementa  $a \in A$  i  $b \in \Sigma$  imaju najveći zajednički levi delitelj  $c$  koji pripada skupu  $\Sigma$ . Pri tome postoje  $p, q$  iz  $A$  takvi da je

$$(6) \quad ap + bq = c.$$

DOKAZ. Neka je  $\phi$  desna  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ . Iz  $\Pi \neq \emptyset$  sledi da za neko  $a \in \Sigma$  važi  $\phi(a) = \min \phi(\Pi)$ . Kako  $a \in \Sigma$ , za svako  $c \in I$  postoji  $q \in A$  i  $r \in \Sigma$ , takvi da je  $c = aq + r$ ,  $\phi(r) < \phi(a)$ . Iz  $a \in I$  sledi  $aq \in I$ , što sa  $c \in I$  daje  $r = c - aq \in I$ . Uz to je  $\phi(r) < \phi(a)$ , pa ne može biti  $r \in \Sigma$ . To znači da mora biti  $r = 0$ , to jest  $c = aq$ , i prema tome  $I = aA$ .

Kako je  $I = aA + bA$  desni ideal prstena  $A$  koji sadrži element  $b$  iz  $\Sigma$ , prema dokazanom delu tvrdjenja postoji  $c \in \Sigma$  za koje je  $I = cA$ . Otuda je  $aA + bA = cA$ , što sa  $c \in cA$  znači da za neko  $p, q$  iz  $A$  važi (6). Preostali deo tvrdjenja sledi neposredno.  $\square$

## LEMA 1-1

Neka je  $\phi$  prirodna (desna)  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$  čiji su svi desni delitelji nule u njegovom radikalu  $J(A)$ . Ako za neko  $x \in A$  važi  $\phi(x) > \phi(1)$ ,  $x^n \in \Sigma$  ( $n \in \mathbb{N}$ ), tada niz  $\phi(x^n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) strogo raste.

Analogno tvrdjenje važi i za proizvoljan prsten  $A$  ako  $x$  nije levi delitelj nule.

DOKAZ. Pretpostavimo da za neko  $n \in \mathbb{N}$  važi  $\phi(x^n) > \phi(x^{n+1})$ . Tada postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma$ , takvi da je  $x^n = x^{n+1}q + r$ ,  $\phi(r) < \phi(x^n)$ . Dokažimo da mora biti  $r = 0$ . Naime, kako je valuacija  $\phi$  prirodna, iz  $r \in \Sigma$  i  $r = x^n(1-xq)$  sledi  $\phi r \geq \phi x^n$ , što je u suprotnosti sa učinjenom pretpostavkom. Sada iz  $x^n \in \Sigma$  i  $r = 0$  sledi da je  $1-xq$  desni delitelj nule u prstenu  $A$ , pa pripada njegovom radikalu  $J(A)$ . Otuda je  $x \in U(A)$ . Medjutim, to nije moguće jer iz  $xy = 1$  sledi  $\phi 1 > \phi x$ , što se kosi sa  $\phi x > \phi 1$ .

Slično se dokazuje i drugi deo tvrdjenja. Naime, tada iz  $x^n \in R_\ell(A)$  i  $x^n(1-xq) = 0$  sledi  $1 = xq$ , a time i  $\phi 1 > \phi x$ . Tu je posebno važan slučaj kada je  $\Sigma = R_\ell(A)$  ili  $\Sigma = \Gamma$ .  $\square$

## DEFINICIJA 1-4

Pod MORFIZMOM (desnog) euklidskog para  $(A, \phi)$  u (desni) euklidski par  $(B, \psi)$  podrazumevamo svaki uredjen par  $(f, h)$ , pri čemu je  $f: A \rightarrow B$  morfizam u kategoriji  $ANN$  i  $h$  monomorfizam dobro uredjenog skupa  $\phi(A)$  u dobro uredjen skup  $\psi(B)$ , takav da je  $\psi \circ f = h \circ \phi$ .

Ako je uz to  $f$  izomorfizam, tada kažemo da je par  $(f, h)$  IZOMORFIZAM (desnog) euklidskog para  $(A, \phi)$  na par  $(B, \psi)$ , kao i da je euklidski par  $(B, \psi)$  IZOMORFAN euklidskom paru  $(A, \phi)$ .

Ako su  $(f, u): (A, \phi) \rightarrow (B, \psi)$  i  $(g, v): (B, \psi) \rightarrow (C, \eta)$  dva morfizma medju (desnim) euklidskim parovima, tada se neposredno proverava da je i njihova "kompozicija"  $(g \circ f, v \circ u)$  morfizam euklidskog para  $(A, \phi)$  u euklidski par  $(C, \eta)$ . Otuda se na prirodan način može definisati jedna kategorija čiji su objekti euklidski parovi, a morfizmi su "odredjeni" prethodnom Definicijom 1-4. Zvaćemo je KATEGORIJOM EUKLIDSKIH PRSTENA i označavati sa  $EUC$ . Naravno da kategorija  $EUC$  nije podkategorija kategorije  $ANN$ .

## TEOREMA 1-6

Neka je  $A$  prsten,  $h: W \rightarrow W'$  monomorfizam dobro uredjenog skupa  $W$  u dobro uredjen skup  $W'$  i  $\phi: A \rightarrow W$  preslikavanje skupa  $A$  u  $W$ . Tada je  $(A, \phi)$  desni euklidski par akko je to i  $(A, h \circ \phi)$ .

Ako je uz to  $f: B \rightarrow A$  izomorfizam prstena  $B$  na  $A$ , tada je par  $(A, \phi)$  euklidski ako i samo ako je to slučaj sa parom  $(B, \phi \circ f)$ .

DOKAZ. Kako je  $h: W \rightarrow W'$  monomorfizam, za  $r \in A$  i  $b \in A^0$  važi  $\phi(r) < \phi(b)$  ako i samo ako je  $h(\phi(r)) < h(\phi(b))$ , to jest akko je  $(h \circ \phi)(r) < (h \circ \phi)(b)$ , pa se neposredno zaključuje da je  $(A, \phi)$  desni euklidski par ako i samo ako je to slučaj sa parom  $(A, h \circ \phi)$ .

Dokažimo sada drugi deo tvrdjenja. Neka je prvo  $(A, \phi)$  euklidski par i  $a \in B$ ,  $b \in B^0$ . Tada je  $f(b) \in A^0$ , pa postoje  $q_0 \in A$  i  $r_0 \in A$  takvi da je  $f(a) = f(b)q_0 + r_0$ ,  $\phi(r_0) < \phi(f(b))$ , to jest  $f(a) = f(b)f(q) + f(r)$ , i prema tome  $f(a) = f(bq+r)$  sa  $q = f(q)$ ,  $r = f(r)$ . Uz to je  $f$  izomorfizam pa mora biti  $a = bq+r$ , što sa  $(\phi \circ f)(r) < (\phi \circ f)(b)$  upravo znači da je i  $(B, \phi \circ f)$  desni euklidski par. Obratno, ako je  $(B, \psi)$  ( $\psi = \phi \circ f$ ) euklidski par, tada iz dokazanog dela tvrdjenja sledi da je i  $(A, \psi \circ f^{-1})$  euklidski par.  $\square$

Ako je  $\sigma$  stepena valuacija prstena  $K[X]$ , tada je sa  $\phi(a) = 2^{\sigma(a)}$  ( $a \in K[X]$ ) definisana jedna euklidska valuacija  $\phi: K[X] \rightarrow N_0$  prstena  $K[X]$  koja zadovoljava uslov  $\phi(ab) = \phi(a)\phi(b)$ . Slično, sa  $\psi(a) = \ln|a|$  ( $a \neq 0$ ) i  $\psi(0) = 0$  je definisana jedna euklidska valuacija  $\psi: Z \rightarrow W$  prstena  $Z$  koja zadovoljava uslov  $\psi(ab) = \psi(a) + \psi(b)$ , pri čemu je  $W = \{\ln(n) : n \in N\}$ .

#### LEMA 1-2

|| Ako su  $(A, \phi)$  i  $(B, \psi)$  izomorfni (desni) euklidski parovi, tada je  
|| valuacija  $\psi$  prirodna akko je to slučaj sa valuacijom  $\phi$ .

DOKAZ. Neka je valuacija  $\phi$  prirodna i  $(f, h)$  izomorfizam euklidskog para  $(A, \phi)$  na par  $(B, \psi)$ . Tada za svako  $a \in B$  i  $b, ab \in B^0$  postoje  $x, y \in A$  takvi da je  $a = f(x)$ ,  $b = f(y)$ ,  $xy \in A$ . Pri tome je valuacija  $\phi$  prirodna, pa važi  $\phi(xy) \geq \phi(x)$ , a time i  $h(\phi(xy)) \geq h(\phi(x))$ , što sa  $\psi \circ f = h \circ \phi$  daje  $\psi(ab) = (\psi \circ f)(xy) = (h \circ \phi)(xy) = h(\phi(xy)) \geq h(\phi(x)) = \psi(f(x))$ , i prema tome  $\psi(ab) \geq \psi(a)$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### TEOREMA 1-7

|| Ako su  $\phi: A \rightarrow W$  i  $\psi: B \rightarrow V$  minimalne desne euklidske valuacije prstena  
||  $A$  i  $B$ , tada su desni euklidski parovi  $(A, \phi)$  i  $(B, \psi)$  izomorfni ako  
|| i samo ako je to slučaj sa prstenima  $A$  i  $B$ .

DOKAZ. Neka je  $f: A \rightarrow B$  izomorfizam prstena  $A$  na prsten  $B$ . Skupovi  $\phi(A)$  i  $\psi(B)$  su dobro uredjeni pa postoji monomorfizam  $h$  bar jednog od njih na početni interval drugog. Neka je, na primer,  $h: \phi(A) \rightarrow \psi(B)$ , pri čemu je  $h(\phi(A))$  početni interval skupa  $\psi(B)$ . Prema Teoremi 1-6 preslikavanje  $(h \circ \phi \circ f^{-1}): B \rightarrow V$  je desna euklidska valuacija prstena  $B$ . Kako je  $\psi: B \rightarrow V$  minimalna desna euklidska valuacija prstena  $B$ , biće  $(h \circ \phi \circ f^{-1})(b) \geq \psi(b)$ , pa stavljajući  $f^{-1}(b) = a$  dobijamo

$$(7) \quad (h \circ \phi)(a) \geq (\psi \circ f)(a) \quad (a \in A).$$

Dalje je  $B = \{f(a) : a \in A\}$ , pa iz (7) sledi da za svako  $\beta \in \psi(B)$  postoji bar jedno  $a \in A$  takvo da je (\*)  $\beta < h(\phi(a))$ , a time i  $\beta \in h(\phi(A))$ , jer je  $h(\phi(A))$  početni interval skupa  $\psi(B)$ . Otuda je  $h(\phi(A)) = \psi(B)$ . To upravo znači da je  $h$  surjekcija, a time i bijekcija. Otuda, zamenjujući u (7)

a sa  $f(a)$  i  $h, \phi, \psi, f$  redom sa  $h^{-1}, \psi, \phi, f^{-1}$ , dobijamo da za svako  $a$  iz  $A$  važi  $(\psi \circ f)(a) \geq (h \circ \phi)(a)$ , što uporedjeno sa [7] daje  $h \circ \phi = \psi \circ f$ , pa je  $(f, h)$  izomorfizam euklidskog para  $(A, \phi)$  na euklidski par  $(B, \psi)$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

Iz poslednja tri tvrdjenja sledi da se u izučavanju  $\Sigma$ -euklidskih parova možemo ograničiti na euklidske parove  $(A, \phi)$  kod kojih je kodomen valuacije  $\phi$  dobro uredjen skup oblika  $W = \{0, 1, \dots, \omega, \omega+1, \dots, \eta\}$ , pri čemu je  $\eta = \eta(A)$  "dovoljno veliki" ordinal. U tom slučaju sa  $W_0$  označavaćemo uniju  $\{-\infty\} \cup W$ , gde je  $-\infty < \alpha$  za svako  $\alpha \in W$ . Ubuduće, ukoliko ne kažemo izričito drugačije,  $W$  i  $W_0$  imaće prethodna značenja.

## 2. 0 EUKLIDSKIM VALUACIJAMA SA NEKIM SPECIFIČNIM SVOJSTVIMA

Euklidske valuacije prstena često imaju i neka specifična svojstva koja karakterišu neke dobro poznate klase (euklidskih) prstena. Posebno su česti i važni primeri euklidskih valuacija  $\phi: A \rightarrow W$  koje zadovoljavaju neke od sledećih uslova:

$$(Z) \quad \phi(a) = \phi(b) \iff (\exists e \in A^*) (a = be),$$

$$(N) \quad \phi(ab) = \phi(a)\phi(b),$$

$$(T) \quad \phi(a+b) \leq \phi(a) + \phi(b),$$

$$(M) \quad \phi(a+b) \leq \text{Max} \{ \phi(a), \phi(b) \},$$

$$(V) \quad \phi(a+b) \geq \text{Min} \{ \phi(a), \phi(b) \} \quad (a+b \neq 0)$$

$(a, b \in A)$ , gde je  $A^* = U(A)$ . Uz to se o uslovima (M) i (V) može govoriti i u slučaju proizvoljnog dobro uredjenog skupa  $W$ . Operacije o kojima je reč na desnim stranama relacija iz uslova (T) i (N) su obično sabiranje i množenje ordinala. Ako je kodomen valuacije  $\phi$  skup  $W_0 = \{-\infty\} \cup W$ , tada po dogovoru stavljamo  $\{-\infty\} + \alpha = \alpha + \{-\infty\} = -\infty$  i  $\{-\infty\} \alpha = \alpha \{-\infty\} = -\infty$  ( $\alpha \in W_0$ ).

U ovom paragrafu biće reči upravo o prstenima koji imaju bar jednu euklidsku valuaciju koja zadovoljava neke od uslova (M)-(Z). Pri tom se u vezi sa prethodnim uslovima često pojavljuju i uslovi:

$$(Z) \quad \phi(ab) = \phi(a) + \phi(b),$$

$$(P) \quad \phi(a) \geq \phi(b) \Rightarrow \phi(a+b) = \phi(a),$$

$$(S) \quad \phi(a) = \phi(b) \Leftrightarrow (\exists e \in A^*) (a = be \vee \phi(a-be) < \phi(a)).$$

Tako, na primer, stepena euklidska valuacija  $\partial$  prstena  $A = K[X]$  od svih prethodnih uslova (Z)-(S) ne zadovoljava jedino uslove (N), (Z) i (V). S druge strane, euklidska valuacija  $\phi: K[X] \rightarrow N_0$  data sa  $\phi(a) = 2^{\partial(a)}$  zadovoljava sve prethodne uslove izuzev (Z), (V) i (L). To posebno znači da prsten  $K[X]$  ima bar jednu euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov *norme*, to jest uslov (N).

Od uslova (Z)-(S) standardna euklidska valuacija  $v: Z \rightarrow N_0$  prstena  $Z$  zadovoljava samo tri: (T), (N), (Z), dok minimalna euklidska valuacija  $\mu$  prstena  $Z$  zadovoljava jedino uslov (T). Kasnije ćemo dokazati da prsten  $Z$  nema nijednu euklidsku valuaciju koja zadovoljava neki od uslova (M), (P), (S), (V).

Ako je  $n > 1$  i  $\psi$  (desna)  $\Gamma$ -euklidska valuacija prstena  $A = M_n(Z)$  data sa  $\psi(M) = |\det M|$ ,  $M \in A$ , neposredno se proverava da valuacija  $\psi$  od svih prethodnih uslova zadovoljava jedino uslov (N). Posle ćemo dokazati da slično tvrdjenje važi i za prsten  $M_n(A)$ , pri čemu je  $A$  bilo koji domen sa bar jednom euklidskom valuacijom  $\phi: A \rightarrow W$  koja zadovoljava uslov *norme*.

Primećujemo da svaki od (desnih)  $\Gamma$ -euklidskih prstena  $M_n(Z)$  i  $K[X]$  ima bar jednu (desnu)  $\Gamma$ -euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov (N). To važi i za svaki "poznati" (desni)  $\Gamma$ -euklidski prsten. U vezi sa tim prirodno se nameće problem:

*Da li svaki (desni)  $\Gamma$ -euklidski prsten ima bar jednu  $\Gamma$ -euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov norme?*

Jasno je da uslov (M) povlači uslov (T). Ako prsten  $A$  ima bar jednu desnu euklidsku valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslov (Z) ili (N), tada je  $A$  oblast celih. Svaka valuacija koja zadovoljava uslov (N) je prirodna.



## TEOREMA 2-1

|| Za svaku prirodnu (desnu) euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  oblasti celih  $A$  uslovi (M), (P) i (S) su ekvivalentni.

DOKAZ. Dokažimo prvo implikaciju (M)  $\Rightarrow$  (P). Kako je  $A$  domen i valuacija  $\phi$  prirodna, za  $a, b \in A$  važi  $\phi(be) = \phi(b)$  akko je  $e \in U(A)$ . Neka za  $a, b \in A$  važi  $\phi(a) > \phi(b)$ . Tada je  $\phi(-b) = \phi(b \cdot -1) = \phi(b)$ , pa  $\phi(a) > \phi(b)$  i uslov (M) daju  $\phi(a+b) \leq \phi(a)$ ,  $\phi(a) = \phi(a+b-b) \leq \text{Max}[\phi(a+b), \phi(b)] = \phi(a+b)$ , a time i  $\phi(a+b) = \phi(a)$ , što upravo znači da valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (P).

Dokažimo sada da uslov (P) povlači uslov (S). Pretpostavimo prvo da za  $a, b \in A$  važi  $\phi(a) = \phi(b)$ . Ako je  $b=0$  tada prema Teoremi 1-3 mora biti i  $a=0$ , a time i  $a=b \cdot 1$ . Ako je  $b \neq 0$ , tada postoje  $e$  i  $r$  iz  $A$  takvi da je  $a = be + r$ ,  $\phi(r) < \phi(b)$ . Otuda je i  $\phi(a) > \phi(r)$ , pa kako  $\phi$  zadovoljava uslov (P), imamo  $\phi(a) = \phi(a-r) = \phi(be)$ , a time i  $\phi(be) = \phi(b)$ . To posebno znači da je  $e \in U(A)$ , pa je  $\phi(a-be) < \phi(a)$  sa  $e \in U(A)$ . Obratno, pretpostavimo sada da za neko  $a, b \in A$  i  $e \in U(A)$  važi  $\phi(a-be) < \phi(a)$ . Tada uslov (P) daje  $\phi(be) = \phi(a+(be-a)) = \phi(a)$ . Uz to je  $\phi(be) = \phi(b)$ , i prema tome  $\phi(a) = \phi(b)$ .

Najzad, dokažimo da važi i implikacija (S)  $\Rightarrow$  (M). Pretpostavimo da za neko  $a, b \in A$  važi  $\phi(a+b) > \phi(a)$ . Tada, za  $c=a+b$ , iz  $\phi(c-b-1) < \phi(c)$  i uslova (S) sledi  $\phi(a+b) = \phi(b)$ , i prema tome  $\phi(a+b) \leq \text{Max}[\phi(a), \phi(b)]$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

## TEOREMA 2-2

|| (a) Ako prirodna (desna) euklidska valuacija  $\phi: A \rightarrow W$  nekog domena  $A$  zadovoljava uslov (M), tada je  $K = U_0(A)$ .  
 (b) Ako desna euklidska valuacija  $\phi: A \rightarrow W$  prstena  $A$  zadovoljava uslove (T) i (N), tada  $\phi$  zadovoljava i uslov (M) ako i samo ako je  $K = U_0(A)$  podtelo prstena  $A$ .

DOKAZ. (a) Dokažimo prvo da je  $K = \{a \in A: \phi(a) \leq \phi(1)\}$ . Jasno je da za  $a \in K$  važi  $\phi(a) \leq \phi(1)$ , kao i da je  $\phi(a) = \phi(1 \cdot a) > \phi(1)$  za svako  $a \neq 0$ . Ako za neko  $a \in A$  važi  $\phi(a) = \phi(1)$ , postoje  $g, r \in A$  takvi da je  $1 = ag + r$ ,  $\phi(r) < \phi(1)$ . Otuda je  $r=0$ , to jest  $1=ag$ , a time i  $a \in K$ . Kako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M), za svako  $a, b \in K$  biće  $\phi(a-b) \leq \text{Max}[\phi(a), \phi(b)] \leq \phi(1)$ , što sa prethodnim daje  $a-b \in K$ . Uz to je  $K^* = U(A)$  multiplikativna podgrupa od  $A$

pa je  $K$  podtelo prstena  $A$ .

( $\beta$ ) Pre svega, iz pretpostavke da  $\phi$  zadovoljava uslov (N) sledi da je valuacija  $\phi$  prirodna, da je  $A$  domen i da je  $\phi(0) = 0$ ,  $\phi(1) = 1$ . Ako  $\phi$  zadovoljava i uslov (M), tada iz upravo dokazanog dela tvrdjenja sledi da je uslov potreban. Dokažimo da je i dovoljan, tj. da iz pretpostavke da je  $K$  podtelo prstena  $A$  sledi da za svako  $a, b \in A$  važi

$$(1) \quad \phi(a) \leq \phi(b) \Rightarrow \phi(a+b) \leq \phi(b).$$

Dokaz implikacije (1) izvešćemo (transfinitnom) indukcijom po  $\phi(a)$  ( $a \in A^0$ ). Neka je prvo  $\phi(a) = 1$ , i dakle  $a \in U(A)$ . Kako  $\phi$  zadovoljava uslov (N), imamo  $\phi(a+b) = \phi(a(1+a^{-1}b)) = \phi(a) \cdot \phi(1+c)$ , pri čemu je  $c = a^{-1}b$ , a time i  $\phi(c) = \phi(a^{-1})\phi(b) = \phi(b)$ . Otuda se za  $\phi(a) = 1$  tvrdjenje svodi na  $1 \leq \phi(c) \Rightarrow \phi(1+c) \leq \phi(c)$ ,  $c \in A$ . Kako je  $K$  telo, biće  $1 + \dots + 1 = n1 \in K$  za svaki prirodan broj  $n$ , a time i  $\phi(n1) < 1$  za svako  $n \in \mathbb{N}$ . Uz to 1 komutira sa svakim elementom  $c \in A$ , pa kako  $\phi$  zadovoljava uslove (T) i (N), imamo da za svako  $n \in \mathbb{N}$  i  $c \in A^0$  važi:

$$(2) \quad \begin{aligned} (\phi(1+c))^n &= \phi((1+c)^n) = \phi\left(\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} c^k\right) \\ &\leq \sum \binom{n}{k} \phi(c^k) \\ &\leq \sum (\phi(c))^k. \end{aligned}$$

Stavimo  $\phi(c) = \beta$ . Kako je  $c \neq 0$  biće  $\beta > 1$ . Iz (2) sledi da za svako  $c \in A^0$  za koje je  $\beta < \omega$  važi

$$(3) \quad \phi(1+c) \leq \begin{cases} (1+n)^{1/n} & (\beta = 1), \\ \left(\frac{\beta^{n+1} - 1}{\beta - 1}\right)^{1/n} & (\beta > 1). \end{cases}$$

Kako (3) važi za svako  $n \in \mathbb{N}$ , puštajući da  $n \rightarrow \infty$  dobijamo  $\phi(1+c) \leq \beta$ , što sa prethodnim zaključcima daje  $\phi(a+b) \leq \phi(b)$  za svako  $a \in K$  i svako  $b \in A$  za koje je  $1 \leq \phi(b) = \phi(c) < \omega$ . Ako je  $\phi(b) = \beta > \omega$ , biće  $1 + \beta = \beta$ , pa uslov (T) direktno daje  $\phi(a+b) \leq \phi(a) + \phi(b) = 1 + \beta = \beta = \phi(b)$ . Otuda i tvrdjenje za  $a, b \in A$ ,  $\phi(a) \leq 1$ .

Pretpostavimo sada da (1) važi za svako  $a \in A$  za koje je  $\phi a < \alpha$  ( $\alpha > 1$

fiksiran ordinal iz  $W$ ), pa dokažimo da važi i za svako eventualno  $a \in A^0$  takvo da je  $\phi(a) = \min\{\phi(c) : c \in A, \phi c \geq \alpha\}$ . Kako je  $a \neq 0$ , postoje  $q$  i  $r$  iz  $A$  takvi da je  $b = aq + r$ ,  $\phi(r) < \phi(a)$ . Otuda je  $a+b = r+c$  sa  $c = a(1+q)$  i  $\phi(r) < \phi(a)$ . Ako je  $1+q=0$  biće  $a+b=r$ , a time i  $\phi(a+b) = \phi(r) < \phi(a)$ . Ako je  $1+q \neq 0$ , tada uslov (N) daje  $\phi(c) = \phi(a) \cdot \phi(1+q) \geq \phi(a) > \phi(r)$ . Uz to, iz  $\phi(r) < \phi(a)$  sledi  $\phi(r) < \alpha$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke imamo da je  $\phi(r+c) \leq \phi(c)$ , a time i

$$(4) \quad \phi(a+b) \leq \phi(a)\phi(1+q).$$

Slučaj  $q=0$  se apsolvira neposredno. Ako je  $\phi(q) \geq 1$ , prema dokazanom delu tvrdjenja važi  $\phi(1+q) \leq \phi(q)$ , pa uslov (N) daje

$$(5) \quad \phi(a)\phi(1+q) \leq \phi(a)\phi(q) = \phi(aq) = \phi(b-r).$$

Kako je  $\phi(-r) = \phi(r) < \alpha \leq \phi(b)$ , na osnovu induktivne pretpostavke imamo  $\phi(b-r) \leq \phi(b)$ , što sa prethodnim relacijama daje  $\phi(a+b) \leq \phi(b)$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

### TEOREMA 2-3

|| Ako (desna) euklidska valuacija  $\phi: A \rightarrow W$  prstena  $A$  zadovoljava uslov (N), tada valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov (T) ako i samo ako važi

$$(M_2) \quad \phi(a+b) \leq 2 \cdot \max\{\phi a, \phi b\} \quad (a, b \in A).$$

DOKAZ. Kako  $\phi$  zadovoljava uslov (N), biće valuacija  $\phi$  prirodna, a domen i  $\phi(0)=0$ ,  $\phi(1)=1$ . Jasno je da je uslov potreban. Dokažimo da je uslov i dovoljan. S obzirom na uslov (M<sub>2</sub>), indukcijom po  $r$  dobijamo da za svaki prirodan broj  $m$  oblika  $m = 2^r$  i proizvoljne elemente  $a_1, \dots, a_m$  iz  $A$  važi (\*)  $\phi(a_1 + \dots + a_m) \leq 2^r \cdot \max\{\phi a_v\}$ . Ako je  $n$  proizvoljan prirodan broj i  $r$  najmanji ceo broj za koji je  $2^r > n$ , to jest  $2^{r-1} \leq n < 2^r$ , tada za  $a_v = 0$  ( $n < v \leq m$ ) iz (\*) sledi

$$(6) \quad \phi(a_1 + \dots + a_m) \leq 2n \cdot \max\{\phi a_v\},$$

jer je  $2^r \leq 2n$ . Za proizvoljne elemente  $a, b$  prstena  $A$  i prirodan broj  $n$  oblika  $n = 2^r - 1$  označimo sa  $C_v$  ( $0 \leq v \leq n$ ) sumu od  $\binom{n}{v}$  sabiraka  $C_{v,k}$ . Pri

čemu je svaki od  $C_{\nu k}$ -ova,  $1 \leq k \leq \binom{n}{\nu}$ , proizvod od  $n$  faktora među kojima je  $\nu$   $a$ -ova i  $n-\nu$   $b$ -ova. Kako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (N), biće

$$(7) \quad \phi(C_{\nu k}) = (\phi(a))^{\nu} (\phi(b))^{n-\nu}, \quad 1 \leq k \leq \binom{n}{\nu},$$

za svako  $a, b \in A$  za koje je  $\phi a, \phi b < \omega$ , odnosno  $\phi(a) = 1$ . S druge strane je  $(a+b)^n = C_0 + \dots + C_n$ , pa na osnovu uslova (N) i relacija (6) i (7) jedno za drugim imamo:

$$\begin{aligned} (8) \quad (\phi(a+b))^n &= \phi((a+b)^n) = \phi(C_0 + \dots + C_n) \\ &\leq 2^r \cdot \text{Max } \phi(C_{\nu}) < 2^r \sum \phi(C_{\nu}) \\ &\leq 2^r \cdot \sum \left( 2 \binom{n}{\nu} \cdot (\phi a)^{\nu} (\phi b)^{n-\nu} \right) \\ &= 2^{r+1} (\phi a + \phi b)^n, \end{aligned}$$

I prema tome

$$(9) \quad \phi(a+b) \leq 2^s (\phi a + \phi b), \quad s = (r+1)/n.$$

Kako je  $n = 2^r - 1$ , biće  $s \rightarrow \infty$  ( $r \rightarrow \infty$ ), pa puštajući u (9) da  $r \rightarrow \infty$  dobijamo da za svako  $a, b \in A$  za koje je  $\phi a = 1$  ili  $\phi a, \phi b < \omega$  važi

$$(10) \quad \phi(a+b) \leq \phi(a) + \phi(b).$$

Otuda i tvrdjenje u slučaju da je valuacija  $\phi$  konačna, tj. ako za svako  $a \in A$  važi  $\phi(a) < \omega$ . Ako valuacija  $\phi$  nije konačna, neka je  $\alpha > 1$  fiksiran ordinal iz  $\phi(A)$ . Pretpostavimo da (10) važi za svako  $a, b \in A$ ,  $\phi a < \alpha$ , pa dokažimo da važi i za svako  $a, b \in A$ ,  $\phi(a) = \alpha$ . Pri tome je slučaj  $\alpha = 1$  već apsolviran.

Neka je prvo  $\alpha < \omega$ . Ne umanjujući opštost možemo pretpostaviti da je  $\phi(a) \leq \phi(b)$ . Prema dokazanom delu tvrdjenja (10) važi za  $\phi(b) < \omega$ . Zato pretpostavimo da je  $\phi(b) \geq \omega$ , i neka je  $b = aq + r$ ,  $\phi(r) < \phi(a)$ . Pri tom je  $\phi(r) < \alpha < \omega$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke, za  $c = a(1+q)$ , imamo (\*)  $\phi(a+b) = \phi(r+c) \leq \phi(r) + \phi(c)$ . Iz istih razloga je  $\phi(b-r) \leq \phi(r) + \phi(b)$  i  $\phi(1+q) \leq 1 + \phi q$ . Uz to je  $\phi(r) + \phi(b) = \phi(b)$  (jer je  $\phi(r) < \omega$  i  $\phi(b) \geq \omega$ ), i prema tome  $\phi(c) = \phi(a)\phi(1+q) \leq \phi(a) + \phi(a)\phi(q) = \phi(a) + \phi(aq)$ , što sa

$aq = b - r$ , (\*) i prethodnim zaključkom  $\phi(r) + \phi(b) = \phi(b)$  daje

$$\begin{aligned}
 (11) \quad \phi(a+b) &\leq \phi(r) + \{\phi(a) + \phi(b-r)\} \\
 &\leq \phi(r) + \{\phi a + \{\phi r + \phi b\}\} \\
 &= \phi(r) + \{\phi a + \phi b\} \\
 &= \phi(a) + \phi(b)
 \end{aligned}$$

(jer je  $\phi a + \phi b \geq \omega$  i  $\phi r < \omega$ ). Time je dokazano da relacija (10) važi za svako  $a, b \in A$  za koje je  $\phi(a) < \omega$  ili  $\phi(b) < \omega$ .

Neka je sada  $\alpha \geq \omega$ . Ako je  $\phi(c) = \text{Min}\{\phi(c) : c \in A, \phi(c) \geq \omega\}$ , tada postoje  $p, q, r, s$  iz  $A$  takvi da je  $a = cp + r$ ,  $b = cq + s$  sa  $\phi r, \phi s < \omega \leq \phi c$ , pa prema dokazanom delu tvrdjenja imamo prvo  $\phi(r+s) \leq \phi(r) + \phi(s) < \omega$  a zatim i  $\phi(a+b) \leq \phi(r+s) + \phi(cp+cq)$ . Slučaj  $p+q=0$  se lako apsolvira. Za  $p+q \neq 0$  je  $\phi(cp+cq) = \phi(c)\phi(p+q) \geq \omega$ , i dakle  $\phi(a+b) \leq \phi(c)\phi(p+q)$ . S druge strane iz  $\phi(c)\phi(p) = \phi(cp) = \phi(a-r) \leq \phi(r) + \phi(a) \leq \phi(a)$  sledi  $\phi(p) \leq \phi(a)$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke važi  $\phi(p+q) \leq \phi(p) + \phi(q)$ , a time i

$$\begin{aligned}
 (12) \quad \phi(a+b) &\leq \phi(c) \{\phi(p) + \phi(q)\} \leq \phi(c)\phi(p) + \phi(c)\phi(q) \\
 &= \phi(cp) + \phi(cq) = \phi(a-r) + \phi(b-s) \\
 &\leq \{\phi r + \phi a\} + \{\phi s + \phi b\} \\
 &= \phi(a) + \phi(b),
 \end{aligned}$$

jer je  $\phi a, \phi b \geq \omega$  i  $\phi r, \phi s < \omega$ . Prema tome, (10) važi i za svako  $a, b \in A$  za koje je  $\phi(a) = \alpha$ . Otuda i tvrdjenje u celini. (Analogno tvrdjenje važi i ako se uslov  $(M_2)$  zameni uslovom  $(M_k)$   $\phi(a+b) \leq k \cdot \text{Max}\{\phi a, \phi b\}$  ( $a, b \in A$ ), gde je  $k > 1$  bilo koji prirodan broj.)  $\square$

Svako telo  $A$  ima bar jednu (desnu) euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  koja je konstantna na skupu  $A^0$ . Pri tome važi i obrnuto tvrdjenje. Naime, ako je  $\phi(a) = \phi(1)$  ( $a \in A^0$ ), tada za svako  $a \in A^0$  postoje  $q, r \in A_0$  takvi da je  $1 = aq + r$ ,  $\phi(r) < \phi(a)$ . Otuda je  $r=0$ , to jest  $1 = aq$ , i dakle  $a \in U_{\phi}(A)$ . Kako to važi za svako  $a \in A^0$ , biće  $A^0 = U(A)$ , pa je  $A$  telo. To ne mora da važi ako je  $\phi$  desna  $\Gamma$ -euklidska valuacija prstena  $A$ . Tako, na primer, ako je  $K$  polje i  $\psi: M_n(K) \rightarrow N_0$  preslikavanje definisano sa  $\psi(0) = 0$ ,  $\psi(M) = 1$  ( $M \neq 0$ ), tada je  $\psi$  desna  $\Gamma$ -euklidska valuacija prstena  $A = M_n(K)$  koja je konstantna

na skupu  $A^0$ , ali za  $n > 1$  prsten  $A$  nije telo. Iz Leme 1-1 sledi da slično svojstvo ima i svaki konačan prsten koji nije telo.

Prema tome, ako prsten  $A$  nije telo, tada za svaku (desnu) euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  prstena  $A$  postoji bar jedan element  $x \in A$  takav da je  $\phi(x) > \phi(1)$ . Pri tome  $x$  nije (leva) jednota prstena  $A$ .

Ako je  $\phi: A \rightarrow W$  (desna)  $\Sigma$ -euklidska valuacija prstena  $A$  i  $a \in \Sigma$ , tada je jednoznačno određen najmanji ordinal  $\alpha \in W$  takav da je  $\alpha \geq \phi(a^n)$  za svako  $n \in \mathbb{N}$  za koje je  $a^n \in \Sigma$ . Označavaćemo ga sa  $\phi(a^\omega)$ . Drugim rečima, za svako  $a \in \Sigma$  po definiciji je

$$(13) \quad \phi(a^\omega) = \text{Sup} \{ \phi(a^n) : n \in \mathbb{N}, a^n \in \Sigma \},$$

a u vezi sa tim i

$$(14) \quad A(a, \phi) = \{ c \in A : \phi(c) < \phi(a^\omega) \}.$$

Tako, na primer, ako je  $\Sigma = \Gamma$  i ako za neko  $x \in \Gamma$  važi  $\phi(x) > \phi(1)$ , tada prema Lemi 1-1 niz  $\phi(x^n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) strogo raste, pa za svako takvo  $x$  važi  $\phi(x^\omega) \geq \omega$ . Ako je uz to valuacija  $\phi$  konačna, biće  $\phi(a) < \phi(x^\omega)$  za svako  $a$  iz  $A$ , i prema tome  $A(x, \phi) = A$ . Tu je posebno važan slučaj kada je  $\phi(x)$  najmanji ordinal iz  $W$  koji je veći od  $\phi(1)$ . Kasnije ćemo dokazati da u slučaju transfinitne euklidske valuacije  $\phi$  ne mora da postoji  $x \in A$  koje ima prethodna dva svojstva.

#### LEMA 2-1

|| Ako (desna) euklidska valuacija  $\phi$  prstena  $A$  zadovoljava uslov (N) i bilo koji od uslova (T) i (M), tada je  $A(x, \phi)$  potprsten prstena  $A$  za svako  $x \in A$  za koje je  $\phi(x) > \phi(1)$ .

DOKAZ. Iz pretpostavke da  $\phi$  zadovoljava uslov (N) sledi da je  $A$  domen i da je valuacija  $\phi$  prirodna. Otuda iz  $\phi(x) > \phi(1)$  sledi  $\phi(x^\omega) \geq \omega$ . Neka su  $a, b$  proizvoljni elementi skupa  $A(x, \phi)$ . Tada postoje  $m, n \in \mathbb{N}$  takvi da je  $\phi(a) \leq \phi(x^m)$ ,  $\phi(b) \leq \phi(x^n)$ . Uz to valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (N) pa je  $\phi(ab) = \phi(a)\phi(b) \leq \phi(x^m)\phi(x^n) = \phi(x^m x^n) = \phi(x^{m+n}) < \phi(x^\omega)$ , i prema tome  $ab \in A(x, \phi)$ . Ako valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov (T), tada je (za  $m \geq n$ ):

$$\begin{aligned}
 (15) \quad \phi(a+b) &\leq \phi(a) + \phi(b) \leq \phi(x^m) + \phi(x^n) \\
 &\leq \phi(x^m)\phi(x^n) = \phi(x^{m+n}) \\
 &< \phi(x^\omega),
 \end{aligned}$$

a time i  $a+b \in A(x, \phi)$ , što sa prethodnim upravo znači da je  $A(x, \phi)$  jedan potprsten prstena  $A$ . Naravno, ako (dobro uređen) skup  $\phi(A)$  zadovoljava uslov kofinalnosti, tada je  $A(x, \phi) = A$ .  $\square$

#### TEOREMA 2-4

Neka je  $\phi: A \rightarrow W$  desna euklidska valuacija domena  $A$  koji nije telo,  $K = U_0(A)$ , i  $x$  bilo koji element iz  $A-K$  takav da je  $\phi(x)$  najmanji ordinal iz  $W$  koji je veći od  $\phi(1)$ .

( $\alpha$ ) Ako  $\phi$  zadovoljava uslove (N) i (T), tada se svaki element  $a \in A$  može predstaviti u obliku

$$(16) \quad a = x^n \alpha_n + \dots + x \alpha_1 + \alpha_0 \quad (\alpha_v \in K, 0 \leq v \leq n).$$

Pri tome  $a=0$  ima tačno jedan rastav oblika (16). To važi i za svako  $a$  iz  $A$  ako je  $K$  podtelo prstena  $A$ .

( $\beta$ ) Ako je valuacija  $\phi$  prirodna i ako zadovoljava uslov (M), tada svako  $a$  iz  $A(x, \phi)$  ima tačno jedan rastav oblika (16).

DOKAZ. ( $\alpha$ ) Pre svega,  $\phi$  zadovoljava uslov (N) pa je valuacija  $\phi$  prirodna i važi  $\phi(0)=0$  i  $\phi(1)=1$ . Dokaz ćemo izvesti transfinitnom indukcijom po  $\phi(a)$ . Jasno je da svako  $a \in A$  za koje je  $\phi(a) \leq 1$ , to jest svako  $a \in K$  ima rastav oblika (16). Pretpostavimo da tvrdjenje važi za svako  $b$  iz  $A$  za koje je  $\phi(b) < \alpha$  ( $\alpha > 1$  fiksiran ordinal iz  $W$ ), i neka je  $a \in A$  proizvoljan element iz  $A$  takav da je  $\phi(a) = \alpha$ . Tada za neko  $b, \alpha_0 \in A$  važi

$$(17) \quad a = xb + \alpha_0, \quad \phi(\alpha_0) < \phi(x).$$

Iz  $\phi(\alpha_0) < \phi(x)$  sledi  $\phi(\alpha_0) \leq 1$ , a time i  $\alpha_0 \in K$ . Kako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslove (N) i (T), biće  $\phi(xb) = \phi(a - \alpha_0) \leq \phi(\alpha_0) + \phi(a) \leq 1 + \alpha$ , i prema tome (\*)  $\phi(x)\phi(b) \leq 1 + \alpha$ . Ako bi bilo  $\phi(b) > \alpha$ , tada bi iz  $\phi(x) > \phi(1) = 1$  sledilo  $\phi(x)\phi(b) \geq (1+1)\alpha = \alpha + \alpha > 1 + \alpha$ , što se kosi sa (\*). Otuda je  $\phi(b) < \alpha$ , pa na

osnovu induktivne pretpostavke  $b$  ima rastav oblika (16). To znači da za neko  $n \in \mathbb{N}$  i  $\alpha_\nu \in K$  ( $1 \leq \nu \leq n$ ) važi  $b = x^{n-1}\alpha_n + \dots + x\alpha_1 + \alpha_0$ , što zamenjeno u (17) daje (16), a time i prvi deo tvrdjenja. Za dokaz preostalog dela tvrdjenja dokažimo prvo da za svako  $n \in \mathbb{N}$  i  $\alpha_\nu \in K$  ( $0 \leq \nu \leq n$ ) važi

$$(18) \quad \phi(\alpha_0 + \dots + x^n \alpha_n) < \phi(x^{n+1}).$$

Zaista, ako je  $K$  telo, tada prema Teoremi 2-2 valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov (M), pa (18) sledi neposredno, jer niz  $\phi(x^n)$  strogo raste. Ako  $K$  nije telo, tada za neko  $a, b \in K$  važi  $a+b \notin K$ , a time i  $\phi(a+b) > 1$ , što sa  $\phi(a+b) \leq \phi(a) + \phi(b)$  daje  $\phi(a+b) = 2$ . Kako je  $\phi(x) = \text{Min } \phi(A-K)$ , mora biti i  $\phi(x) = 2$ , pa imamo

$$(19) \quad \begin{aligned} \phi(\alpha_0 + \dots + x^n \alpha_n) &\leq 1 + \phi(x) + \dots + \phi(x^n) \\ &= 1 + 2 + \dots + 2^n \\ &< 2^{n+1}, \end{aligned}$$

a time i tvrdjenje. Dokažimo sada da za  $a=0$  iz (16) sledi  $\alpha_\nu = 0$  ( $0 \leq \nu \leq n$ ). Naime, ako je  $\alpha_n \neq 0$  biće  $\phi(\alpha_n) = 1$ , i dakle  $\phi(-x^n \alpha_n) = \phi(x^n)$ . Uz to za  $a=0$  iz (16) sledi  $-x^n \alpha_n = \sum_{0 \leq \nu < n} x^\nu \alpha_\nu$ , pa (18) daje  $\phi(-x^n \alpha_n) < \phi(x^n)$ , što je u suprotnosti sa prethodnim zaključkom. Otuda je  $\alpha_n = 0$ , i slično  $\alpha_\nu = 0$  ( $0 \leq \nu < n$ ).

Najzad, ako je  $K$  telo i  $a = \alpha_0 + \dots + x^n \alpha_n$  i  $a = \beta_0 + \dots + x^n \beta_n$  rastavi od  $a$  oblika (16), biće i  $\lambda_\nu = \alpha_\nu - \beta_\nu$  ( $0 \leq \nu \leq n$ ) elementi tela  $K$ , pa kako je  $0 = a - a = \lambda_0 + \dots + x^n \lambda_n$ , prema dokazanom delu tvrdjenja imamo  $\lambda_\nu = 0$ , a time i  $\alpha_\nu = \beta_\nu$  ( $0 \leq \nu \leq n$ ). Otuda i tvrdjenje.

( $\beta$ ) Za svako  $a \neq 0$  iz  $A(x, \phi)$  postoji tačno jedan ceo broj  $n \in \mathbb{N}_0$  za koji važi (\*)  $\phi(x^n) \leq \phi(a) < \phi(x^{n+1})$ . Označimo ga sa  $\sigma(a)$ . Kako je jasno da svako  $a \in K$  ima rastav oblika (16), pretpostavimo da tvrdjenje važi i za svako  $a \in A(x, \phi)$  za koje je  $\sigma(a) < n$  ( $n > 1$  zadat prirodan broj), i neka je  $a \in A$ ,  $\sigma(a) = n$ . Tada postoje  $c, b \in A$  takvi da je

$$(20) \quad a = x^n c + b, \quad \phi(b) < \phi(x^n) \leq \phi(a).$$

Dokažimo da je  $c \in K$ . Naime, ako je  $c = xq + r$ ,  $\phi(r) < \phi(x)$ , biće prvo  $r \in K$ , a zatim i  $\phi(x^n r) \leq \phi(x^n)$  (jer je valuacija  $\phi$  prirodna). Kako valuacija  $\phi$



zadovoljava uslov (M), mora biti  $g=0$ . Naime, u suprotnom bi iz (20), za  $c = xq+r$ , sledilo

$$(21) \quad \phi(x^{n+1}) \leq \phi(x^{n+1}q) = \phi(a - x^n r - b) \leq \phi(a),$$

što je u suprotnosti sa (\*). Otuda je  $c = r \in K$ . Dalje, iz  $\phi b < \phi x^n$  sledi  $\sigma(a) < n$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke postoje  $\alpha_v$  ( $0 \leq v \leq n$ ) iz  $K$  takvi da je  $b = \sum x^v \alpha_v$ , što zamenjeno u (20) daje (16) (sa  $\alpha_n = c$ ). Dokaz preostalog dela tvrdjenja je analogan dokazu poslednjeg dela tvrdjenja pod (c).  $\square$

#### KOROLAR 2-1

|| Neka je simbolika iz Teoreme 2-4 pod (β). Tada je  $V = A(x, \phi)$  desni vektorski prostor nad telom  $K$  i  $\{1, x, x^2, \dots\}$  je jedna njegova baza.

DOKAZ. To je neposredna posledica prethodne teoreme. Posle ćemo dokazati da  $A(x, \phi)$  ne mora biti i levi vektorski prostor nad telom  $K$  (naravno, u odnosu na operacije iz  $A$ ).  $\square$

Neka je simbolika iz prethodne teoreme. Ako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslove (N) i (T), tada rastav (16) ne mora biti jednoznačan za svako  $a$  iz  $A$ , kao što to pokazuje primer prstena  $Z$  sa  $\phi = v$ . S druge strane, ako  $\phi$  zadovoljava uslov (M), tada ne mora svako  $a$  iz  $A$  imati rastav oblika (16), to jest ne mora biti  $A(x, \phi) = A$ . Naravno, ako  $\phi$  zadovoljava i uslov norme, tada prema (α) važi  $A(x, \phi) = A$ . Štaviše, ako je  $A(x, \phi) = A$  i ako  $\phi$  zadovoljava uslov (M), tada prsten  $A$  ima bar jednu (desnu) euklidsku valuaciju koja pored uslova (M) zadovoljava i uslov (N) (o čemu će biti reči kasnije).

Ako  $a \in A$  ima tačno jedan rastav oblika (16), zvaćemo ga *POLINOMSKIM* (preciznije: *desnim polinomskim*) *RASTAVOM* od  $a$  po  $x$ , i označavati sa  $a_x$  ili  $a(x)$ . Ako je uz to  $a = \alpha_0 + \dots + x^n \alpha_n$  sa  $\alpha_n \neq 0$ , tada ćemo ceo broj  $n$  zvati *STEPENOM* od  $a$  po  $x$  i označavati sa  $\sigma(a)$ . Za  $a=0$  po definiciji ćemo stavljati  $\sigma(0) = -\infty$ . Posebno je važan slučaj kada se  $A(x, \phi)$  podudara sa prstenom  $A$ .

U nekoliko narednih tvrdjenja biće reči o prstenima koji imaju bar jednu (desnu) euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov (M). Takav je,

na primer, svaki od prstena  $K[X]$ , pri čemu je  $K$  proizvoljno telo. Ako je  $\sigma$  stepena valuacija prstena  $K[X]$ , tada su, za svako  $a \in A$  i  $b \in A^\circ$ , ostatak i količnik pri  $\sigma$ -deljenju polinoma  $a$  polinomom  $b$  određeni jednoznačno. U vezi sa tim imamo sledeće tvrdjenje.

TEOREMA 2-5

|| Neka je  $\phi$  prirodna (desna) euklidska valuacija prstena  $A$ . Da bi za svako  $a \in A$  i  $b \in A^\circ$  ostatak  $r$  pri  $\phi$ -deljenju  $a$  sa  $b$  bio određen jednoznačno, treba i dosta je da valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M).

DOKAZ. Dokažimo prvo da je uslov potreban. Pretpostavimo da za neko  $a, b$  iz  $A$  važi (\*)  $\phi(a-b) > \text{Max}(\phi a, \phi b)$ . Tada je  $c = a-b \neq 0$ , pa kako prsten  $A$  ima jedinicu, biće

$$(22) \quad a = c \cdot 0 + a, \quad \phi a < \phi c; \quad a = c \cdot 1 + b, \quad \phi b < \phi c.$$

To znači da su  $a$  i  $b$  ostaci pri  $\phi$ -deljenju elementa  $a$  sa  $c \in A^\circ$ , pa kako je taj ostatak (za dato  $a$  i  $c$ ) određen jednoznačno, mora biti  $a=b$ , što je u suprotnosti sa (\*). Prema tome, (\*) ne važi ni za jedno  $a, b \in A$ , pa valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M).

Dokažimo sada da je uslov i dovoljan. Neka je  $a = bq_v + r_v$ ,  $\phi r_v < \phi b$  ( $v=1,2$ ), i stavimo  $q=q_1-q_2$ ,  $r=r_2-r_1$ . Tada je  $r=bq$ . Kako je valuacija  $\phi$  prirodna, iz  $r \neq 0$  sledi  $\phi(r) = \phi(bq) \geq \phi(b)$ . S druge strane,  $\phi$  zadovoljava uslov (M), pa imamo

$$(23) \quad \phi(r) = \phi(r_2-r_1) \leq \text{Max}(\phi r_1, \phi r_2) < \phi(b),$$

što je u suprotnosti sa prethodnim zaključkom. Dakle, mora biti  $r=0$ , a time i  $r_1=r_2$ . Pri tome, ako  $b$  nije (levi) delitelj nule, iz  $0=bq$  sledi da je i  $q_1=q_2$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

Prethodno tvrdjenje ne važi za svaku prirodnu  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju  $\phi$  prstena  $A$ . Tako, na primer, ako je  $A=\mathbb{Z}$ ,  $\Sigma=\mathbb{N}$  i  $\phi=v$  standardna norma na prstenu  $\mathbb{Z}$ , tada je  $\phi$  prirodna  $\Sigma$ -euklidska valuacija toga prstena, i za svako  $m \in A$  i  $n \in \Sigma$  postoji tačno jedno  $q \in A$  i tačno jedno  $r \in \Sigma_0$  takvi da je  $m = nq + r$ ,  $\phi(r) < \phi(n)$ . S druge strane, jasno je da  $\phi$  ne zadovoljava

uslov (M). U vezi sa tim i Teoremom 2-4 pod (a) primetimo da za  $x=2$  i  $L = \{a \in \Sigma_0: \phi a \leq \phi 1\} = \{0,1\}$  svaki ceo broj  $m$  ima tačno jedan rastav u obliku polinoma po  $x$  sa koeficijentima iz skupa  $L$  (za  $m > 0$ ), odnosno iz skupa  $-L$  (za  $m < 0$ ).

## LEMA 2-2

Ako prirodna desna euklidska valuacija  $\phi: A \rightarrow W_0$  domena  $A$  zadovoljava uslov (M), tada za svako  $a, b \in A$  i  $c \in A^0$  važi implikacija

$$(24) \quad \phi(a) < \phi(b) \Rightarrow \phi(ca) < \phi(cb).$$

DOKAZ. Dokaz ćemo izvesti transfinitnom indukcijom po  $\alpha = \phi(a)$ . Jasno je da (24) važi za  $a=0$  i svako  $b \in A$  i  $c \in A^0$ . Pretpostavimo da (24) važi za svako  $a \in A$  za koje je  $\phi(a) < \alpha$  ( $\alpha > 0$  zadat ordinal iz  $W_0$ ), i neka su  $a, b$  i  $c$  proizvoljni elementi iz  $A$  takvi da je  $\phi(a) = \alpha$ ,  $\phi(a) < \phi(b)$ ,  $c \neq 0$ . Dokažimo da je tada i  $\phi(ca) < \phi(cb)$ . Pre svega, postoje  $q, r \in A$  takvi da je  $b = aq + r$ ,  $\phi r < \phi a$ . Kako je  $\phi(r) < \alpha$ , na osnovu induktivne pretpostavke biće i  $\phi(cr) < \phi(ca)$ , što sa prethodnim daje

$$(25) \quad cb = caq + cr, \quad \phi(cr) < \phi(ca).$$

Uz to mora biti  $q \neq 0$  (jer bi u suprotnom bilo  $\phi b < \phi a$ ). Prema Teoremi 2-1 valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov (P). Kako je valuacija  $\phi$  i prirodna, iz  $\phi(caq) > \phi(ca) > \phi(cr)$  sledi  $\phi(caq + cr) = \phi(caq)$ , pa na osnovu (25) imamo

$$(26) \quad \phi(cb) = \phi(caq + cr) = \phi(caq) > \phi(ca).$$

Ako bi bilo  $\phi(cb) = \phi(ca)$ , tada bi iz  $\phi(caq) = \phi(ca)$  sledilo  $q \in U(A)$ , a time i  $\phi(b) = \phi(aq + r) = \phi(aq) = \phi(a)$ , što je u suprotnosti sa učinjenom pretpostavkom  $\phi a < \phi b$ . Prema tome, iz (26) sledi  $\phi(cb) > \phi(ca)$ , pa imamo i samo tvrdjenje.  $\square$

Ako je  $\phi: A \rightarrow W_0$  desna euklidska valuacija domena  $A$ , tada je, prema Teoremi 2-2,  $U_0(A)$  podtelo prstena  $A$ . Označavaćemo ga sa  $K$ . Pri tome je  $K = \{a \in A: \phi a \leq \phi 1\}$ . Ako je  $A \neq K$ , u nekoliko narednih tvrdjenja sa  $x$  ćemo označavati bilo koji element iz  $A$  takav da je  $\phi(x) = \min \phi(A - K)$ . U tom

slučaju skup  $A(x, \phi)$  označavaćemo i sa  $V$ . Prema Korolaru 2-1  $V = A(x, \phi)$  je desni  $K$ -vektorski prostor (u odnosu na operacije prstena  $A$ ) i svaki element  $a \in V$  ima tačno jedan desni polinomski rastav po  $x$  oblika

$$(27) \quad a = \alpha_0 + x\alpha_1 + \dots + x^n\alpha_n,$$

pri čemu su  $\alpha_i$ -ovi iz  $K$ ,  $\alpha_n \neq 0$  za  $a \neq 0$ . Posle ćemo dokazati da je  $V$  i potprsten prstena  $A$ . Ako je  $K[X]$  prsten polinoma po  $X$  sa koeficijentima iz tela  $K$ , neposredno se proverava da je sa

$$(28) \quad F(\alpha_0 + x\alpha_1 + \dots + x^n\alpha_n) = \alpha_0 + X\alpha_1 + \dots + X^n\alpha_n$$

definisan jedan izomorfizam  $F$  desnog  $K$ -vektorskog prostora  $V = A(x, \phi)$  na desni  $K$ -vektorski prostor  $K[X]$ . Medjutim, preslikavanje  $F$  ne mora biti izomorfizam prstena  $A(x, \phi)$  na prsten  $K[X]$ . Naime, ne mora za svako  $a, b$  iz  $A(x, \phi)$  da važi

$$(29) \quad F(ab) = F(a)F(b),$$

to jest, desni polinomski rastav proizvoda  $ab$  po  $x$  ne mora biti jednak "polinomskom" proizvodu desnih polinomskih rastava od  $a$  i  $b$  po  $x$ . To će biti slučaj ako i samo ako  $x$  komutira sa svakom jednotom prstena  $A$ .  $\square$

### LEMA 2-3

Neka je  $\phi: A \rightarrow W$  prirodna desna euklidska valuacija domena  $A$  koja zadovoljava uslov (M) i stavimo  $K = U_0(A)$ ,  $V = A(x, \phi)$ . Ako je  $A \neq K$  i  $x$  bilo koji element iz  $A$  takav da je  $\phi(x) = \min \phi(A-K)$ , tada je sa  $\sigma(0) = -\infty$  i

$$(30) \quad \sigma(a) = \max \{n \in \mathbb{N}_0 : \phi a \geq \phi x^n\} \quad (a \in V^0, x^0 = 1)$$

definisana prirodna euklidska valuacija  $\sigma: A \rightarrow W$  na podskupu  $A(x, \phi)$  desnog  $A$ -modula  $A$ , koja takodje zadovoljava uslov (M).

DOKAZ. Jasno je da je preslikavanje  $\sigma$  dobro definisano. Kako svako  $a$  iz  $V^0$  ima tačno jedan rastav oblika (27) sa  $\alpha_n \neq 0$ , biće  $\phi(a) = \phi(x^n)$ , što uporedjeno sa (30) znači da je  $\sigma(a)$  upravo "stepen" desnog polinomskog

rastava  $a(x)$  od  $a$  po  $x$  (sa koeficijentima iz  $K$ ). Neka je  $h: \sigma(V) \rightarrow \phi(V)$  preslikavanje definisano sa:  $h(-\infty) = \phi(0)$ ,  $h(n) = \phi(x^n)$  ( $n \neq -\infty$ ). Tada za svako  $a \in V^0$  dato sa (27) važi

$$(31) \quad \phi(a) = \phi(x^n) = h(n) = (h \circ \sigma)(a),$$

pa je  $\psi = h \circ \sigma$ , pri čemu je  $\psi$  restrikcija od  $\phi$  na  $V$ . To posebno znači da je  $h$  surjekcija. Kako prema Lemi 1-1 niz  $\phi(x^n)$ ,  $n \in \mathbb{N}$ , strogo raste, biće to slučaj i sa funkcijom  $h$ , što sa prethodnim znači da je  $h$  izomorfizam dobro uredjenog skupa  $\sigma(V)$  na dobro uredjen skup  $\phi(V)$ . Uz to je  $\psi = h \circ \sigma$ , pa kako je  $\psi$  prirodna desna euklidska valuacija na  $V$ , prema Teoremi 1-6 biće to slučaj i sa  $\sigma$ . Najzad, iz  $\psi = h \circ \sigma$  neposredno sledi da (zajedno sa valuacijom  $\psi$ ) uslov (M) zadovoljava i valuacija  $\sigma$ .  $\square$

#### TEOREMA 2-6

Neka je simbolika iz prethodne Leme 2-3,  $\psi$  restrikcija valuacije  $\phi$  na skup  $V = A(x, \phi)$  i  $\partial$  stepena valuacija prstena  $K[x]$ .

(a) Skup  $V$  je potprsten prstena  $A$  i desni euklidski parovi  $(V, \psi)$  i  $(V, \sigma)$  su izomorfnji. Uz to valuacija  $\sigma$  zadovoljava i uslov (L).

(b) Ako  $x$  komutira sa svakom jednotom prstena  $A$ , tada je euklidski par  $(V, \psi)$  izomorfan euklidskom paru  $(K[x], \partial)$ .

(c) Ako je prsten  $A$  komutativan, tada je  $V = A$  i euklidski par  $(A, \phi)$  je izomorfan euklidskom paru  $(K[x], \partial)$ .

DOKAZ. (a) Dokažimo prvo da je  $\phi(ux) = \phi(x)$  za svaku jednotu  $u$  prstena  $A$ . Naime, kako je  $ux \neq 0$ , iz  $\phi(ux) < \phi(x)$  bi sledilo da je  $ux \in K$ , a time i  $x \in K^0$ , što je suprotno pretpostavci. Dakle je  $\phi(ux) \geq \phi(x)$  za svako  $u$  iz  $K^0$ . Neka je  $v = u^{-1}$ . Ako bi bilo  $\phi(ux) > \phi(x)$ , tada bi prema Lemi 2-2 bilo i  $\phi(vux) > \phi(vx)$ , to jest  $\phi(x) > \phi(vx)$ , što je u suprotnosti sa prethodnim zaključkom. Prema tome, mora biti  $\phi(ux) = \phi(x)$  za svaku jednotu  $u$  prstena  $A$ . To posebno znači da je  $ux \in V$  za svako  $u \in K$ . Otuda, ako je  $\sigma(ux) = n$ , biće  $\phi(ux) = \phi(x^n)$ , a time i  $\phi(x^n) = \phi(x)$ . Kako je valuacija  $\phi$  prirodna, iz poslednje jednakosti sledi  $n=1$ , i prema tome  $ux = \alpha x + \beta$  za neke elemente  $\alpha, \beta \in K$ . Na osnovu toga, indukcijom po  $r$  zaključujemo da za svako  $u \in K$  i prirodan broj  $r$  važi (\*)  $ux^r \in V$ , pa postoje  $\delta_v$ -ovi iz

$\kappa$  takvi da je  $ux^r = x^r \xi_r + \dots + x \xi_1 + \xi_0$ . Otuda, ako su  $a = x^m \alpha_m + \dots + \alpha_0$  i  $b = x^n \beta_n + \dots + \beta_0$  elementi iz  $V$ , biće  $ab = x^s \lambda_s + \dots + \lambda_0$  za neke  $\lambda_i$ -ove iz  $\kappa$ , pa je  $ab \in V$ , a time i  $V$  potprsten prstena  $A$ . Pri tome je  $s = m+n$ , to jest  $\sigma(ab) = ca + cb$  ( $a, b \in V$ ), pa  $\sigma$  zadovoljava i uslov (L). Preostali deo tvrdjenja sledi neposredno iz Leme 2-3, jer je  $\psi = h \circ \sigma$ .

( $\beta$ ) Prema upravo dokazanom delu tvrdjenja, desni euklidski parovi  $(V, \psi)$  i  $(V, \sigma)$  su izomorfni. S druge strane, kako  $x$  komutira sa svakim elementom iz  $\kappa$ , preslikavanje  $F: A(x, \phi) \rightarrow \kappa[x]$  dato sa (28) zadovoljava i (29), pa je  $F$  izomorfizam prstena  $V$  na prsten  $\kappa[x]$ . Uz to je  $\sigma = \partial \circ F$ , pa je desni euklidski par  $(V, \sigma)$ , a time i par  $(V, \psi)$  izomorfan (desnom) euklidskom paru  $(\kappa[x], \partial)$ .

( $\gamma$ ) S obzirom na ( $\beta$ ), tvrdjenje će biti dokazano ako dokažemo da je  $V = A$ . Pretpostavimo da je  $A \neq V$  i neka je  $y$  bilo koji element prstena  $A$  takav da je  $\phi(y) = \min \phi(A - V)$ . Tada postoje  $a, b \in A$  za koje je

$$(32) \quad y = xa + b, \quad \phi(b) < \phi(x).$$

Iz  $\phi(a) < \phi(y)$  sledi  $a \in V$ , a time i  $y = xa + b \in V$  (jer je  $V$  potprsten od  $A$  i  $x, a, b \in V$ ), što je u suprotnosti sa učinjenom pretpostavkom. Otuda je  $\phi(a) \geq \phi(y)$ . S druge strane imamo  $\phi(a) < \phi(ax) = \phi(xa) = \phi(y - b) < \phi(y)$ , pa je  $\phi(a) = \phi(y)$ . Neka je  $a = yq + c$ ,  $\phi(c) < \phi(y)$ . Tada iz (32) sledi da je  $y(1 - xq) = xc + b$  (jer je prsten  $A$  komutativan). Uz to je  $1 \neq xq$ , pa kako je valuacija  $\phi$  prirodna, biće

$$(33) \quad \phi(xc + b) = \phi(y(1 - xq)) \geq \phi(y).$$

Medjutim, to nije moguće jer je  $V$  potprsten od  $A$  pa iz  $x, b, c \in V$  sleduje da mora biti  $xc + b \in V$ , a time i  $\phi(xc + b) < \phi(y)$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

Neka je simbolika iz prethodne teoreme. Ako je  $\phi$  i leva prirodna euklidska valuacija prstena  $A$ , slično kao pri dokazu tvrdjenja pod ( $\gamma$ ) (jer za neko  $q, c \in A$  važi i  $a = qy + c$ ,  $\phi c < \phi y$ ) zaključujemo da i tada važi  $A = A(x, \phi)$ , ali prsten  $A$  ne mora biti izomorfan prstenu  $\kappa[x]$ .

Posebno, ako domen  $A$  ima bar jednu prirodnu *EUKLIDSKU* valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslov (M), tada  $A$  ima i bar jednu *KONAČNU* euklidsku

valuaciju  $\sigma$  koja zadovoljava uslove (M) i (L). Uz to je  $\tau = 2^\sigma$  konačna euklidska valuacija prstena  $A$  koja zadovoljava uslove (M) i (N).

Odredimo sada поближе strukturu prstena  $V = A(x, \phi)$ . Kao što smo već konstatovali prilikom dokaza Teoreme 2-6, za svako  $u \in K$  postoje  $a_u$  i  $b_u$  iz  $K$  takvi da je

$$(34) \quad ux = xa_u + b_u, \quad \phi(b_u) < \phi(x).$$

Pri tome su  $a_u$  i  $b_u$  određeni jednoznačno sa  $u$ . Posebno je  $a_u = 0$  ako i samo ako je  $u = 0$ . Otuda su sa (34) i

$$(35) \quad f(u) = a_u, \quad \delta(u) = b_u, \quad (u \in K)$$

definisana dva preslikavanja  $f: K \rightarrow K$  i  $\delta: K \rightarrow K$ . Odredimo neka važnija svojstva tih preslikavanja. Pre svega je  $f(K^\circ) \subseteq K^\circ$ . Nadalje, za svako  $u, v \in K$  je  $(u+v)x = ux + vx$ ,  $(uv)x = u(vx)$ , pa na osnovu (34) imamo da je  $xa_{u+v} + b_{u+v} = (xa_u + b_u) + (xa_v + b_v)$ ,  $xa_{uv} + b_{uv} = xa_u a_v + b_u a_v + ub_v$ , i prema tome

$$(36) \quad f(u+v) = f(u) + f(v), \quad f(uv) = f(u)f(v),$$

$$(37) \quad \delta(u+v) = \delta(u) + \delta(v), \quad \delta(uv) = \delta(u)f(v) + u\delta(v).$$

Otuda je  $f$  endomorfizam tela  $K$ , dok (37) upravo znači da je  $\delta$  takozvano (desno)  $f$ -diferenciranje tela  $K$ . Pri tome je  $\delta(1) = 0$ ,  $\text{Ker}(f) = \{0\}$ , pa je  $f$  monomorfizam tela  $K$ .

S obzirom na (34) i (35), potprsten  $V = A(x, \phi)$  domena  $A$  je potpuno određen telom  $K$ , elementom  $x$  i preslikavanjima  $f$  i  $\delta$ . Zato ga možemo označiti sa  $K[x, f, \delta]$ . Prema tome, svaki element iz  $K[x, f, \delta]$  ima tačno jedan desni polinomski rastav po  $x$  sa koeficijentima iz  $K$ , i za svako  $u$  iz  $K$  važi  $ux = xf(u) + \delta(u)$ .

Uopšte, ako je  $A$  proizvoljan domen,  $f: A \rightarrow A$  i  $\delta: A \rightarrow A$  monomorfizam i desno  $f$ -diferenciranje domena  $A$ , i  $X$  neodređena, tada postoji domen  $B$  koji sadrži  $X$ , kome je  $A$  potprsten, u kome svaki član ima tačno jedan desni polinomski rastav po  $X$  sa koeficijentima iz  $A$ , i pri čemu za svako  $a \in A$  važi:

$$(38) \quad ax = Xf(a) + \delta(a).$$

Označavaćemo ga sa  $B = A[X, f, \delta]$  i zvati PRSTENOM  $(f, \delta)$ -POLINOMA po  $X$  sa koeficijentima iz  $A$  (Ore, [1]). Ako je  $f=1_A$ , odnosno  $\delta=0$ , pišaćemo samo  $B = A[X, \delta]$ , odnosno  $B = A[X, f]$ . Jasno je da se prsten  $A[X, 1_A, 0]$  podudara sa prstenom  $A[X]$  svih polinoma po  $X$  sa koeficijentima iz  $A$ . Kasnije ćemo dokazati da je  $A[X, f, \delta]$  desni euklidski prsten akko je  $A$  telo, kao i da je taj prsten euklidski i sleva akko je  $f$  automorfizam tela  $A$ . Otuda i naredno tvrdjenje.

#### TEOREMA 2-7

|| Neka je simbolika iz Teoreme 2-6. Tada postoje monomorfizam  $f: K \rightarrow K$  i desno  $f$ -diferenciranje  $\delta: K \rightarrow K$  tela  $K$  takvi da je desni euklidski par  $(V, \psi)$  izomorfan desnom euklidskom paru  $(B, \partial)$ , gde je  $B = K[X, f, \delta]$  i  $\partial$  stepena valuacija prstena  $K[X, f, \delta]$ .

DOKAZ. Pre svega,  $V$  je potprsten prstena  $A$  i desni euklidski par  $(V, \psi)$  je izomorfan paru  $(V, \sigma)$ . Uz to je  $\psi = h \circ \sigma$ . Već smo dokazali da pod datim pretpostavkama postoje monomorfizam  $f$  i (desno)  $f$ -diferenciranje  $\delta$  tela  $K$  takvi da je  $V = K[X, f, \delta]$ . Upoređujući (34) i (35) sa (38) neposredno zaključujemo da je preslikavanje  $P$  dato sa (28) izomorfizam domena  $V$  na domen  $K[X, f, \delta]$ , kao i da je  $\sigma = \partial \circ P$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

Podsetimo se da smo sa  $A(a, \phi)$  označili skup svih elemenata  $c \in A$  za koje je  $\phi(c) < \phi(a^{\omega})$ , to jest  $\phi(c) < \phi(a^n)$  za bar jedno  $n \in \mathbb{N}$ . Uz simboliku i pretpostavke Leme 2-3,  $V = A(x, \phi)$  je potprsten od  $A$  čija je struktura поближе određena Teoremama 2-6 i 2-7. Ako, pri tome, i za element  $z \in A$  važi  $\phi(z) = \min \phi(A-K)$ , tada je  $A(z, \phi) = A(x, \phi)$ . Otuda je  $A(x, \phi)$  najmanji potprsten od  $A$  koji sadrži  $K$  i seče skup  $\{a \in A: \phi a = \min \phi(A-K)\}$ . Posle ćemo videti na primeru da  $V = A(x, \phi)$  može biti pravi potprsten domena  $A$ .

Ako je  $A \neq V$  dokazaćemo da se može sprovesti analogno rasudjivanje kao u dokazima prethodnih tvrdjenja zamenjujući u njima  $K$  sa  $V$  a  $x$  bilo kojim elementom  $y \in A$  za koji je  $\phi(y) = \min \phi(A-V)$ . Ako je  $A(y, \phi)$  pravi potprsten prstena  $A$ , proces možemo opet ponoviti, itd. Pri tom je jasno da važi  $A(x, \phi) = \{c \in A: \phi c < \phi y\}$ . Ako je  $a \in A^0$  i  $G_a = \{c \in A: \phi c < \phi a\}$ , tada



je  $G_a$  podgrupa grupe  $(A, +)$  za svako  $a \in A^0$ , ali  $G_a$  ne mora biti potprsten prstena  $A$ . Uz prethodnu simboliku to važi, npr., za  $a \in \{1, x, y\}$ . U vezi sa tim dokažimo prvo sledeće tvrdjenje.

## LEMA 2-4

Neka je  $\phi: A \rightarrow W_0$  prirodna desna euklidska valuacija domena  $A$  koja zadovoljava uslov (M) i  $x$  bilo koji element iz  $A-K$  takav da je  $B = \{b \in A: \phi b < \phi x\}$  potprsten prstena  $A$ . Tada je  $A(x, \phi)$  potprsten od  $A$  i  $a$  pripada skupu  $A(x, \phi)$  akko ima tačno jedan rastav oblika

$$(39) \quad a = x^n a_n + \dots + x a_1 + a_0 \quad (a_\nu \in B).$$

DOKAZ. Stavimo  $V = A(x, \phi)$  i dokažimo prvo da svako  $a \in V$  ima (bar jedan) rastav oblika (39). Jasno je da to važi za  $a \in B$ . Ako je  $a \in V - B$ , tada za neki prirodan broj  $n$  važi  $(*) \quad \phi(x^n) \leq \phi(a) < \phi(x^{n+1})$ . Uz to postoje  $c$  i  $a_0$  iz  $A$  takvi da je  $a = xc + a_0$ ,  $\phi a_0 < \phi x$ . Kako  $\phi$  zadovoljava uslov (M), iz  $\phi a_0 < \phi x \leq \phi a$  sledi  $(**) \quad \phi(xc) = \phi(a - a_0) = \phi(a)$ , kao i  $a_0 \in B$ . Ako dokažemo da je  $\phi(c) < \phi(x^n)$ , tvrdjenje će slediti neposredno indukcijom po  $n$  za koje važi  $(*)$ . Neka je  $c = x^n q + r$ ,  $\phi(r) < \phi(x^n)$ . Ako je  $q \neq 0$  biće

$$(40) \quad \phi(x^{n+1}q) \geq \phi(x^{n+1}) > \phi(a)$$

S druge strane, na osnovu Leme 2-2 iz  $\phi(r) < \phi(x^n)$  sledi  $\phi(xr) < \phi(x^{n+1})$  pa kako valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov (P), množeći jednakost  $c = x^n q + r$  sleva sa  $x$  jedno za drugim imamo

$$(41) \quad \phi(xc) = \phi(x^{n+1}q + xr) = \phi(x^{n+1}q) \geq \phi(x^{n+1}),$$

to jest  $\phi(xc) > \phi(a)$ , što je u suprotnosti sa  $(**)$ . Dakle je  $q=0$ , a time i  $\phi(c) = \phi(r) < \phi(x^n)$ . Otuda  $c$  ima rastav oblika (39), pa iz  $a = xc + a_0$  i  $a_0 \in B$  sledi da to svojstvo ima i  $a$ .

Ako je  $m, n \in N_0$ , tada za  $m > n$  i proizvoljne elemente  $p \in B^0$  i  $q \in B$  važi  $\phi(x^{m-n}p) \geq \phi(x) > \phi(q)$ , a time i  $\phi(x^m p) > \phi(x^n q)$  (Lema 2-2). Uz to  $\phi$  zadovoljava uslov (P) pa za svako  $a$  oblika (39) važi  $\phi(a) = \phi(x^n a_n)$ . To posebno znači da u (39) za  $a=0$  svi  $a_\nu$ -ovi moraju biti nule. Neka za  $a$  dato sa (39) važi i  $a = x^n b_n + \dots + b_0$  za neke  $b_\nu$ -ove iz  $B$ . Ako stavimo

$c_v = a_v - b_v$ , biće  $0 = x^n c_n + \dots + c_0$ . No, kako je  $B$  potprsten od  $A$ , zajedno sa  $a_v$ -ovima i  $b_v$ -ovima biće i  $c_v$ -ovi iz  $B$ , pa iz poslednje jednakosti sledi da mora biti  $c_v = 0$ , a time i  $a_v = b_v$  za svako  $v$ .

S druge strane, kako za  $c \in B$  važi  $\phi(c) < \phi(x)$ , na osnovu Leme 2-2 zaključujemo da je  $\phi(x^n c) < \phi(x^{n+1})$  za svako  $c \in B$  i  $n \in \mathbb{N}$ . Otuđe za svako  $a \in A$  oblika (39) važi  $\phi(a) = \phi(x^n a_n) < \phi(x^{n+1})$ , i dakle  $a \in A(x, \phi)$ . Prema tome,  $A(x, \phi)$  je upravo skup svih elemenata prstena  $A$  koji imaju (tačno jedan) desni polinomske rastav po  $x$  sa koeficijentima iz prstena  $B$ . Uz to je  $A(x, \phi)$  desni  $B$ -modul u kome je  $\{1, x, x^2, \dots\}$  jedna baza.

Najzad, dokažimo da je  $V = A(x, \phi)$  potprsten prstena  $A$ , to jest da za svako  $a, b \in V$  važi i  $ab \in V$ . Neka je prvo  $a \in B$ ,  $b = x^n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) i stavimo  $x = aq + r$ ,  $\phi r < \phi a$ . Tada je  $\phi(x) = \phi(aq)$ . Ako je  $\phi(q) > \phi(x)$ , prema Lemi 2-2 biće  $\phi(x) = \phi(aq) > \phi(ax)$ , i dakle  $ax \in V$ . U slučaju da je  $\phi q = \phi x$  stavimo  $q = xu + s$ ,  $\phi s < \phi x$ . Iz  $\phi(q) = \phi(x) > \phi(s)$  sledi  $u \neq 0$ , pa je  $\phi(xu) > \phi(s)$ , a time i  $\phi(q) = \phi(xu)$ , što sa  $\phi(q) = \phi(x)$  daje  $\phi(xu) = \phi(x)$ . To znači da je  $u$  jednota prstena  $A$ , pa kako iz  $\phi(s) < \phi(x)$  sledi  $\phi(as) < \phi(ax) \leq \phi(axu)$  (Lema 2-2), biće

$$(42) \quad \phi(x) = \phi(aq) = \phi(axu + as) = \phi(axu) = \phi(ax),$$

i prema tome  $ax \in V$ . Na kraju, ako bi bilo  $\phi q < \phi x$ , i dakle  $q \in B$ , tada bi zajedno sa  $a, q, r \in B$  bilo i  $x = aq + r \in B$  (jer je  $B$  potprsten od  $A$ ), što je u suprotnosti sa  $x \in A - B$ . Dakle je  $ax \in V$  za svako  $a \in B$ . Pretpostavimo da za svaki prirodan broj  $m < n$  važi  $ax^m \in V$ . Prema dokazanom delu tvrdjenje iz  $ax \in V$  sledi da za neke  $a_v$ -ove iz  $B$  važi  $ax = x^k a_k + \dots + a_0$ , a time i

$$(43) \quad ax^n = (ax)x^m = x^k (a_k x^m) + \dots + (a_0 x^m),$$

pri čemu je  $m = n - 1$ . Kako je  $a_v x^m \in V$ , svaki od elemenata  $a_v x^m$  ima desni polinomske rastav po  $x$  sa koeficijentima iz  $B$ , pa iz (43) sledi da to svojstvo ima i  $ax^n$ , što sa već dokazanim delom tvrdjenja daje  $ax^n \in V$ .

Neka su sada  $a$  i  $b$  proizvoljni elementi iz  $V$ . Tada za neke  $a_v$ -ove i  $b_v$ -ove iz  $B$  važi  $a = x^m a_m + \dots + a_0$ ,  $b = x^n b_n + \dots + b_0$ , pa je  $ab$  suma od konačno mnogo sabiraka oblika  $x^v (px^k)q$  sa  $p, q \in B$ . Kako uz to svaki od  $px^k$ -ova ima desni polinomske rastav po  $x$  sa koeficijentima iz  $B$ , biće to slučaj i sa  $ab$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

Neka je simbolika iz prethodne Leme 2-4. Dokazujući poslednji deo te Leme dokazali smo i da za svako  $u \in B$  važi (\*)  $\phi(ux) \leq \phi(x)$ . Stavimo  $ux = xq+r$ ,  $\phi r < \phi x$ . Tada za  $q \neq 0$  važi  $\phi(x) = \phi(ux) = \phi(xq)$ , pa  $q$  mora biti jednota prstena  $A$ . Otuda za svako  $u \in B$  postoje (jednoznačno određeni) elementi  $a_u \in K$  i  $b_u \in B$  takvi da je

$$(44) \quad ux = xa_u + b_u.$$

To posebno znači da su sa (44) i  $f(u) = a_u$ ,  $\delta(u) = b_u$  ( $u \in B$ ) definisana dva preslikavanja  $f: B \rightarrow B$  i  $\delta: B \rightarrow B$ . Slično kao u slučaju kada je  $B = K$  zaključujemo da je  $f$  endomorfizam a  $\delta$  desno  $f$ -diferenciranje prstena  $B$  pa je  $A(x, \phi) = B[x, f, \delta]$ . Pri tome je  $f(B^0) \subset K$ .

Medjutim, ostaje otvoreno pitanje da li  $f$  mora biti injekcija, to jest da li za neko  $u \in B^0$  može biti  $\phi(ux) < \phi(x)$ . Jasno je da za  $u \in K^0$  ne može biti  $\phi(ux) < \phi(x)$ , jer bi za  $vu = 1$  bilo  $\phi(x) = \phi(vux) < \phi(vx)$ , što je u suprotnosti sa (\*). Otuda je  $K \cap \text{Ker}(f) = \{0\}$ , pa je  $f$  monomorfizam za  $B = K$  (što je dokazano i ranije). To važi i za svaki od potprstena  $B$  prstena  $A$  (uz simboliku Leme 2-4) ako je valuacija  $\phi$  prirodna i sleva, to jest ako zadovoljava i uslov

$$(\Omega) \quad \phi(ab) \geq \phi(b) \quad (a \in A^0, b \in A).$$

Naime, tada za  $u \in B^0$  važi  $\phi(ux) \geq \phi(x)$ , što sa (\*) daje  $\phi(ux) = \phi(x)$ , pa u (44) mora biti  $a_u \neq 0$  za svako  $u \neq 0$ . Otuda je  $\text{Ker}(f) = \{0\}$ , što i znači da je  $f$  monomorfizam prstena  $B$ .

Naravno da se uslovom  $(\Omega)$  ne zahteva da valuacija  $\phi$  bude euklidska i sleva. Inače, uslov  $(\Omega)$  zadovoljava svaka desna euklidska valuacija  $\phi$  koja zadovoljava neki od uslova  $(N)$  i  $(L)$ . Uz to može biti  $\phi(ab) = \phi(b)$  i u slučaju kada  $a$  nije jednota prstena  $A$  (jer valuacija  $\phi$  ne mora biti euklidska i sleva).

Ako se u Lemi 2-4 element  $x$  zameni nekim drugim elementom  $z \in A$  za koji je  $\phi(z) = \phi(x)$ , neposredno se proverava da je  $A(z, \phi) = A(x, \phi)$ . Ako je pri tom  $z = xe+r$ ,  $\phi(r) < \phi(x)$ , biće  $e \in K^0$  i  $A(z, \phi) = \kappa[z, g, \zeta]$ , gde je  $g = fe$ ,  $\zeta = \delta e + 1_B r$ . Jasno je da je  $g$  injekcija akko je to slučaj i sa  $f$ . Ako  $f$  nije injekcija tada se  $r \in B$  ne može izabrati tako da je  $\zeta = 0$ , jer bi tada za neko  $u \in B^0$  bilo  $uz = 0$ .

Označimo sa  $F$  familiju svih potprstena  $B$  prstena  $A$  takvih da za bar jedno  $x = x(B)$  važi  $B = \{a \in A: \phi a < \phi x\}$ . Prema Lemi 2-4 za svako  $B \in F$  i  $x = x(B)$  prsten  $A(x, \phi)$  se ili podudara sa  $A$ , ili pripada familiji  $F$ . Ako je  $G$  lanac u  $(F, C)$ , tada je unija  $B$  svih članova iz  $G$  potprsten od  $A$  za koji važi  $B = A$  ili  $B \in F$ . Ako prsten  $A$  nije telo, tada je  $K \in F$ , pa u tom slučaju familija  $F$  nije prazna.

Uz prethodnu simboliku označimo sa  $\tau = \tau(A, \phi)$  tip dobro uredjenog skupa  $\phi(A^0)$  i za svaki ordinal  $\alpha < \tau$  definišimo potprsten  $A_\alpha$  prstena  $A$  na sledeći način:

$$(0) \quad A_0 = K, \text{ i dakle } A_0 \in F;$$

( $\alpha$ ) Pretpostavimo da su skupovi  $A_\beta$  ( $\beta < \alpha$ ) već definisani i neka je  $B_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} A_\beta$ . Ako je  $B_\alpha = A$  stavimo  $A_\alpha = A$ . Ako je  $B_\alpha \neq A$  i  $x_\alpha$  bilo koji element iz  $A - B_\alpha$  za koji je  $\phi(x_\alpha) = \min \phi(A - B_\alpha)$ , sa  $A_\alpha$  označimo skup  $A(x_\alpha, \phi)$ .

Naime, na osnovu Leme 2-4 i prethodnih "komentara", transfinitnom indukcijom po  $\alpha$  ( $0 \leq \alpha < \tau$ ) neposredno zaključujemo da je  $A_\alpha$  potprsten od  $A$  za svako  $\alpha$ . Pri tome je  $\tau$  tip od  $\phi(A^0)$ , pa mora biti  $A_\tau = A$ . Označimo sa  $\eta = \eta(A, \phi)$  najmanji ordinal za koji je  $A_\eta = A$ . Tada je  $G = \{A_\alpha: \alpha \leq \eta\}$  jedan lanac u  $(F, C)$ . Uz to je i  $B_\alpha \in F$  za  $1 < \alpha < \eta$ . Ako i za  $z_\alpha$  iz  $A_\alpha - B_\alpha$  važi  $\phi(z_\alpha) = \min \phi(A - B_\alpha)$ , tada je  $A(x_\alpha, \phi) = A(z_\alpha, \phi)$ , što upravo znači da je "lanac"  $G$  potpuno odredjen domenom  $A$  i valuacijom  $\phi$ . Inače, ako je  $A_\alpha = A(x_\alpha, \phi)$ , na osnovu prethodnih zaključaka postoje endomorfizam  $f_\alpha$  i desno  $f_\alpha$ -diferenciranje  $\delta_\alpha$  domena  $B_\alpha$  takvi da je

$$(45) \quad A_\alpha = B_\alpha[x_\alpha, f_\alpha, \delta_\alpha].$$

Pri tome je  $f_\alpha(B_\alpha) \subset K$  za svako  $\alpha \leq \eta$ . Ako uz to  $\phi$  zadovoljava i uslov ( $\Omega$ ), tada je  $f_\alpha$  monomorfizam, a time i  $f_\alpha(B_\alpha^0) \subset K^0$  za svako  $\alpha \leq \eta$ . Neka je  $H = \{\alpha: 1 \leq \alpha \leq \eta\}$  i  $\mathcal{T}$  skup svih preslikavanja  $\theta: H \rightarrow N_0$  sa svojstvom da za najviše konačno mnogo ordinala  $\alpha$  važi  $\theta(\alpha) \neq 0$ , i označimo sa  $E$  skup svih "monoma" oblika

$$(46) \quad x[\theta] = x_\eta^{m_\eta} \dots x_\alpha^{m_\alpha} \dots x_1^{m_1}, \quad \theta(\alpha) = m_\alpha \quad (\alpha \in H),$$

sa  $\theta \in \mathcal{T}$ , to jest  $E = \{x[\theta]: \theta \in \mathcal{T}\}$ . Tada je skup  $E$  baza desnog vektorskog prostora  $A$  nad telom  $K$ . Naime, za svako  $a \in A^0$  postoji tačno jedno  $\alpha < \eta$

za koje je  $a \in A_\alpha - B_\alpha$ . Ako je  $\alpha > 0$ , tada postoje (jednoznačno određeni)  $a_\nu$ -ovi iz  $B_\alpha$  takvi da je (\*)  $a = x_\alpha^n a_n + \dots + a_0$  sa  $a_n \neq 0$ . Iz definicije skupa  $B_\alpha$  sledi da za neko  $\beta < \alpha$  svi  $a_\nu$ -ovi pripadaju  $A_\beta$ , pa (indukcijom po  $\alpha$ ) neposredno zaključujemo da je  $E$  desna  $K$ -generatrisa od  $A$ . Slično se dokazuje da je skup  $E$  i  $K$ -linearno nezavisan zdesna u  $A$ .

Prema tome, svako  $a \in A$  može se (na tačno jedan način) pretstaviti kao desna  $K$ -linearna kombinacija "monoma"  $x[\theta]$  oblika (46). Za  $a \in A - K$  označimo sa  $x[\theta_a]$  "vodeći monom" u toj linearnoj kombinaciji. Ako je  $a \in K^0$  stavimo  $\theta_a = 0$  i  $x[\theta_a] = 1$ . Neposredno se zaključuje da za  $a$  dato sa (\*) vodeći monom  $x[\theta_a]$  ima oblik

$$(47) \quad x[\theta_a] = x_\alpha^n \cdot \dots \cdot x_\gamma^k,$$

pri čemu su ordinali  $\alpha > \dots > \gamma$  i prirodni brojevi  $n, \dots, k \in \mathbb{N}$  jednoznačno određeni sa  $a$ . Pri tome je  $a = x[\theta_a]e + b$  za neku jednotu  $e$  i neko  $b$  iz  $A$  takvo da je  $\phi(b) < \phi(a) = \phi(x[\theta_a])$ . Neka je  $\sigma: A \rightarrow T_0$  preslikavanje definisano sa

$$(48) \quad \sigma(a) = \begin{cases} -\infty, & a = 0 \\ \theta_a, & a \in A^0, \end{cases}$$

gde je  $T_0 = \{-\infty\} \cup T$ . Skup  $T$  je dobro uredjen u odnosu na relaciju " $<$ " datu sa:  $\theta < \zeta$  akko je  $\theta = \zeta$  ili za neki ordinal  $\beta < \eta$  važi  $\theta(\beta) < \zeta(\beta)$  sa  $\theta(\alpha) = \zeta(\alpha)$  za svako eventualno  $\alpha > \beta$ . U narednoj sekciji dokazaćemo da je  $\sigma: A \rightarrow T_0$  jedna prirodna desna euklidska valuacija prstena  $A$  koja takodje zadovoljava uslov (M).

Ako je  $a \in A^0$  i  $x[\theta_a]$  vodeći monom od  $a$  dat sa (47), tada ordinal  $\partial(a) = \phi(x_\alpha)n + \dots + \phi(x_\gamma)k$  zovemo *STEPENOM* od  $a$  po  $\{x_\alpha: \alpha < \eta\}$ . Drugim rečima, za svako  $a \in A^0$  po dogovoru stavljamo

$$(49) \quad \partial(a) = \sum_{\eta > \alpha} \phi(x_\alpha) \theta_a(\alpha).$$

Time je sa  $\partial(0) = -\infty$  i (49) definisano jedno preslikavanje prstena  $A$  u izvestan dobro uredjen skup  $\bar{W}_0$ . Ako je  $\eta = 1$  tada je  $\partial = \sigma$  upravo stepena valuacija prstena  $A = K[x, f, \delta]$ . Može se dokazati da je  $\partial$  prirodna desna euklidska valuacija prstena  $A$  i za  $\eta = 2$ . To važi i u opštem slučaju ako

su ordinali  $\phi(x_\alpha)$  oblika  $\omega^\lambda$  ( $\lambda > 0$ ), što će sigurno biti ako valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov (L)  $\phi(ab) = \phi a + \phi b$  ( $a, b \in A$ ). Ako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M), tada se bez teškoća proverava da uslov (N), a time i uslov (L), povlači uslov

$$(\Omega_0) \quad \phi(a^\omega) < \phi(b) \Rightarrow \phi(ab) = \phi(b) \quad (a, b \in A^0),$$

to jest  $(\forall n \in \mathbb{N}) (\phi a^n < \phi b) \Rightarrow \phi(ab) = \phi(b)$  ( $a, b \in A^0$ ). Pri tom je jasno da i iz uslova  $(\Omega_0)$  sledi da je svaki od endomorfizama  $f_\alpha$  prstena  $B_\alpha$  o kojima je reč u (45) monomorfizam za koji važi  $f_\alpha(B_\alpha^0) \subset K^0$  za svako  $\alpha$ .

### TEOREMA 2-8

Ako je  $\phi: A \rightarrow \bar{w}_0$  prirodna desna euklidska valuacija domena  $A$  koja zadovoljava uslov (M), tada uz prethodnu simboliku vazi:

( $\alpha$ ) Postoji ordinal  $\eta = \eta(A, \phi)$ , familija elemenata  $x_\alpha$  ( $1 \leq \alpha < \eta$ ) i lanac potprstena  $A_\alpha$  ( $\alpha < \eta$ ) prstena  $A$  takvi da za  $B_\alpha = \cup_{\beta < \alpha} A_\beta$  vazi

$$(50) \quad A_\alpha = A(x_\alpha, \phi), \quad A = \cup_{\alpha < \eta} A_\alpha, \quad B_\alpha = \{a \in A: \phi a < \phi x_\alpha\}.$$

( $\beta$ ) Za  $1 \leq \alpha < \eta$  postoje endomorfizam  $f_\alpha$  i desno  $f_\alpha$ -diferenciranje  $\delta_\alpha$  prstena  $B_\alpha$  takvi da je  $A_\alpha = B_\alpha[x_\alpha, f_\alpha, \delta_\alpha]$  i  $f_\alpha(B_\alpha) \subset K$ . Ako uz to valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov  $(\Omega_0)$ , tada je  $f_\alpha$  ( $\alpha < \eta$ ) injekcija.

( $\gamma$ ) Skup  $\mathcal{E}$  svih monoma  $x[\theta]$  ( $\theta \in \mathcal{T}$ ) oblika (46) je baza desnog vektorskog prostora  $A$  nad telom  $K$ . Preslikavanje  $\sigma: A \rightarrow \mathcal{T}_0$  definisano sa (48) je desna euklidska valuacija prstena  $A$ , i desni euklidski parovi  $(A, \phi)$  i  $(A, \sigma)$  su izomorfni. Ako valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov  $(\Omega_0)$ , tada  $\sigma$  zadovoljava uslov ( $\bar{L}$ )  $\sigma(ab) \leq \sigma a + \sigma b$  ( $a, b \in A$ ).

( $\delta$ ) Ako je  $\eta \leq 2$ , tada je sa (49) definisana jedna desna euklidska valuacija  $\partial: A \rightarrow \bar{w}_0$  prstena  $A$  koja zadovoljava uslov (L). Uz to su desni euklidski parovi  $(A, \phi)$  i  $(A, \partial)$  izomorfni. To vazi i za svaki ordinal  $\eta$  ako  $\phi$  zadovoljava i uslov  $(L_0)$   $\phi(ab) \geq \phi a + \phi b$  ( $a, b \in A^0$ ).

DOKAZ. Treba još jedino dokazati tvrdjenja pod ( $\gamma$ ) i ( $\delta$ ). Jasno je da je svaki element iz  $\mathcal{T}$  oblika  $\theta_a$  za neko  $a \in A^0$ , i dakle  $\sigma(A) = \mathcal{T}_0$ . Kako

je  $\varepsilon$  baza desnog  $K$ -vektorskog prostora  $A$ , za svako  $a \in A^0$  vodeći monom  $x[\theta_a]$  od  $a$  je određen jednoznačno. Uz to je  $\phi(a) = \phi(x[\theta_a])$ , pa je sa

$$(51) \quad h(\theta_a) = \phi(a) \quad (a \in A^0)$$

i  $h(0) = \phi(0)$  definisano jedno preslikavanje  $h: \mathcal{T}_0 \rightarrow \mathcal{W}_0$ . Kako je pri tom  $\theta_a = \sigma(a)$  ( $a \in A^0$ ), biće (\*)  $\phi = h \circ \sigma$ . Dokažimo da  $h$  strogo raste, tj. da iz  $\theta_a < \theta_c$  sledi  $\phi(x[\theta_a]) < \phi(x[\theta_c])$ . Zaista,  $\theta_a < \theta_c$  znači da za neko  $\beta < \eta$  važi  $\theta_a(\beta) < \theta_c(\beta)$ ,  $\theta_a(\alpha) = \theta_c(\alpha)$  ( $\alpha > \beta$ ). Stavimo  $\theta_a(\beta) = m$ ,  $\theta_c(\beta) = n$ . Iz  $m > n$  sledi da za neki ordinal  $r > 0$  važi  $n = m + r$ . Nadalje, kako je  $\theta_a(\alpha) = \theta_c(\alpha)$  za  $\alpha > \beta$ , to za neko  $b, u, v$  iz  $A$  važi

$$(52) \quad x[\theta_a] = bx_\beta^m u, \quad x[\theta_c] = bx_\beta^n v,$$

sa  $\phi(u), \phi(v) < \phi(x_\beta)$ . Sada iz  $r > 0$  i  $\phi(u) < \phi(x_\beta) < \phi(x_\beta^r v)$  sledi da mora biti (Lema 2-2)

$$(53) \quad \phi(bx_\beta^m \cdot u) < \phi(bx_\beta^m \cdot x_\beta^r v),$$

što sa  $n = m + r$  i (51) upravo znači da je  $h(\theta_a) < h(\theta_c)$ , tj. da funkcija  $h$  strogo raste. Uz to je  $\phi = h \circ \sigma$ , pa su (na osnovu Teoreme 1-6) euklidski parovi  $(A, \phi)$  i  $(A, \sigma)$  izomorfni.

Neka sada valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov  $(\Omega_0)$ . To posebno znači da za svako  $a \in B_\alpha$  i  $n > 0$  važi  $\phi(ax_\alpha^n) = \phi(x_\alpha^n)$ . Na osnovu toga neposredno se proverava da je vodeći monom od  $ab$  jednak vodećem monomu proizvoda vodećih monoma od  $a$  i  $b$ . Uz to je jasno da za svaki monom  $a = x[\theta]$  dat sa (46) važi (\*)  $\sigma(a) = \sum_{\eta > \alpha} \sigma(x_\alpha^{m_\eta})$ .

Dokažimo prvo da ( $\bar{L}$ ) važi za svako  $a \in A$  oblika  $a = x_\alpha^m$  i bilo koje  $b$  iz  $A$ . Neka je  $x[\theta_b] = x_\beta^n \cdots x_\gamma^k$  ( $\beta > \cdots > \gamma$ ) vodeći monom od  $b \in A^0$ . Tada je  $\phi(ab) = \phi(x_\alpha^m x_\beta^n \cdots x_\gamma^k)$ . Na osnovu toga i (\*) za  $\alpha > \beta$  imamo

$$(54) \quad \begin{aligned} \sigma(ab) &= \sigma(x_\alpha^m) + \sigma(x_\beta^n) + \cdots + \sigma(x_\gamma^k) \\ &= \sigma(a) + \sigma(b). \end{aligned}$$

Ako je  $\alpha < \beta$  biće  $a = x_\alpha^m \in B_\beta$ , pa je  $\phi(ab) = \phi(b)$ , a time i  $\sigma(ab) = \sigma(b)$  (jer je  $\phi = h \circ \sigma$  i  $h$  injekcija). Prema tome, ( $\bar{L}$ ) važi za svako  $a$  oblika

$x_\alpha^m$  i proizvoljno  $b \in A$ . To posebno znači da relacija  $(\bar{L})$  važi za svako  $a \in A_0$  i  $b \in A$ . Neka je  $\alpha > 0$  zadat ordinal i pretpostavimo da  $(\bar{L})$  važi za svako  $a \in B_\alpha$  i  $b \in A$ , pa dokažimo da važi i za svako  $a \in A_\alpha - B_\alpha$  i  $b \in A$ . Iz  $a \in A_\alpha - B_\alpha$  sledi da je vodeći monom od  $a$  oblika  $x[\epsilon_\alpha] = x^\alpha c$  za neko  $c$  iz  $B_\alpha$ . Pri tome je  $\sigma(a) = \sigma(x_\alpha^m) + \sigma(c)$ . Označimo sa  $z = x[\epsilon_\beta]$  vodeći monom od  $b$ . Tada je  $\sigma(b) = \sigma(z)$ . Uz to  $ab$  i  $x_\alpha^m cz$  imaju iste vodeće monome pa je  $\sigma(ab) = \sigma(x_\alpha^m cz)$ . Kako je  $c \in B_\alpha$ , na osnovu induktivne pretpostavke važi  $\sigma(cz) \leq \sigma(c) + \sigma(z)$ , pa prema dokazanom delu tvrdjenja imamo da je

$$(55) \quad \begin{aligned} \sigma(ab) &= \sigma(x_\alpha^m cz) \leq \sigma(x_\alpha^m) + \sigma(cz) \\ &\leq \sigma(x_\alpha^m) + \sigma(c) + \sigma(z), \end{aligned}$$

i prema tome  $\sigma(ab) \leq \sigma a + \sigma b$ . Otuda i tvrdjenje. Pri tome u  $(\bar{L})$  ne mora da važi jednakost. Tako, na primer, ako je  $\eta > 2$ , tada iz  $\phi(x_1) < \phi(x_2)$  sledi  $\phi(x_1 x_2) = \phi(x_2)$ , a time i  $\sigma(x_1 x_2) = \sigma(x_2) = \{0, 1\} < \sigma(x_1) + \sigma(x_2)$ .

Najzad, dokažimo i tvrdjenje pod  $(\delta)$ . Neka je  $v = x_\beta^{n_\beta} \dots x_1^{n_1}$  vodeći monom nekog elementa  $b \in A^0$ . Tada za proizvoljne ordinale  $\alpha > \beta > \dots > 1$  važi  $v \in B_\alpha$ , pa kako  $\phi$  zadovoljava uslov  $(L_0)$  biće

$$(56) \quad \phi(x_\alpha) > \phi(v) \geq (\phi x_\beta) n_\beta + \dots + (\phi x_1) n_1.$$

Na osnovu toga neposredno se zaključuje da preslikavanje  $g: \sigma(A) \rightarrow \partial(A)$  definisano sa  $g(\theta) = \sum_{\eta > \alpha} \phi(x_\alpha) \theta(\alpha)$  ( $\theta \in T$ ),  $g(-\infty) = -\infty$ , strogo raste. Kako smo već dokazali da je  $\sigma$  desna euklidska valuacija prstena  $A$ , iz  $\partial = g \circ \sigma$  i Teoreme 1-6 sledi da je to slučaj i sa  $\partial$ , kao i da su desni euklidski parovi  $(A, \sigma)$  i  $(A, \partial)$  izomorfni. Dalje, vodeći monom u svakom elementu  $a \in A^0$  može se predstaviti u obliku  $u = wc$ , pri čemu je  $c \in B^0$  i

$$(57) \quad w = x_\eta^{m_\eta} \dots x_\beta^{m_\beta},$$

uz mogućnost da je  $m_\beta = 0$ . Kako iz  $c \in B_\beta$  sledi  $\phi(cx_\beta) \leq \phi(x_\beta)$ , a iz  $(L_0)$   $\phi(cx_\beta) \geq \phi c + \phi x_\beta \geq \phi x_\beta$ , biće  $\phi(cx_\beta) = \phi(x_\beta)$ , pa za neko  $e \in K^0$  i  $r \in B_\beta$  važi  $cx_\beta = x_\beta e + r$ . Otuda je  $v$  vodeći monom i od  $cv$ , pa iz (57) i  $u = wc$  sledi da je  $x[\theta_{uv}] = wv$ . Jasno je da je tada  $(**)$   $\partial(ab) = \partial(uv) = \partial w + \partial v$ , to jest  $\partial(ab) = \partial(w) + \partial(v)$ . S druge strane, iz (56) sledi da za svako  $b \in B_\alpha$  važi  $\partial(b) < \phi(b) < \phi(x_\alpha)$ , pa je  $\partial c + \phi x_\beta \leq \phi c + \phi x_\beta \leq \phi(cx_\beta) = \phi x_\beta$ , i prema tome  $\partial c + \partial v = \partial v$  (jer je  $\partial v$  oblika  $\phi x_\beta + \lambda$ ). Na osnovu toga imamo da je



$\partial u + \partial v = \partial w + \partial c + \partial v = \partial w + \partial v$ , što upoređeno sa (\*\*) daje  $\partial(ab) = \partial a + \partial b$  ( $a, b \in A$ ), pa  $\partial$  zadovoljava i uslov ( $\Sigma$ ). Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

U vezi sa prethodnom teoremom prirodno se nameće pitanje da li za svaki ordinal  $\lambda > 0$  postoji desni euklidski par  $(A, \phi)$  sa svojstvom da za  $\lambda = \eta$  važe tvrdjenja pod ( $\alpha$ ) i ( $\beta$ ). Neka je  $\eta > 0$  proizvoljan ordinal,  $D$  domen,  $X = \{X_\alpha : 1 \leq \alpha < \eta\}$  uredjena familija neodredjenih i  $\{A_\alpha : 0 \leq \alpha < \eta\}$  lanac prstena "oblika":

$$(0) \quad A_0 = D,$$

( $\alpha$ ) Ako je  $B_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} A_\beta$ , tada je  $A_\alpha = B_\alpha[X_\alpha, f_\alpha, \delta_\alpha]$ , gde su, kao i obično,  $f_\alpha$  i  $\delta_\alpha$  endomorfizam i desno  $f_\alpha$ -diferenciranje prstena  $B_\alpha$ .  $\pi$

Stavimo  $A = A_\eta$ ,  $F = \{f_\alpha : 1 \leq \alpha < \eta\}$  i  $\phi = \{\delta_\alpha : 1 \leq \alpha < \eta\}$ . Tada sam prsten  $A$  zovemo PRSTENOM  $(F, \phi)$ -POLINOMA po  $X$  sa koeficijentima u  $D$ . Možemo ga označiti sa  $A = D[X, F, \phi]$ . Ako je  $\phi = 0$ , tada je u prstenu  $D[X, F]$  svaki desni ideal glavni ako i samo ako je u prstenu  $D = A_0$  svaki desni ideal glavni i ako za svako  $1 \leq \alpha < \eta$  važi  $f_\alpha(B_\alpha^0) \subset U(D)$  (JATEGAONKAR, [1]). Ako je uz to  $D$  telo i  $f_\alpha(B_\alpha^0) \subset D^0$  za  $\alpha < \eta$ , tada je sa (48) definisana jedna desna euklidska valuacija  $\sigma$  prstena  $A = D[X, F, 0]$ . S druge strane, prema JATEGAONKAR, [1], Teorema 3-1, za svako telo  $K$  i ordinal  $\eta$  postoji telo  $D$  kome je  $K$  podtelo i za koje, uz prethodnu simboliku, važi  $f_\alpha(B_\alpha^0) \subset D^0$  ( $\alpha < \eta$ ), što sa prethodnim daje potvrđan odgovor na postavljeno pitanje.

Inače, klasa prstena tipa  $D[X, F, \phi]$  je izvor mnogih važnih primera i kontraprimera u teoriji nekomutativnih prstena. Tako, na primer, uz prethodnu simboliku, za svaki ordinal  $\eta > 0$  postoji desni glavnoidealski domen  $A = D[X, F]$  takav da za njegov Jacobson-ov radikal  $J$  važi  $J^\eta \neq \{0\}$  (JATEGAONKAR, [1], 1969), što predstavlja negativan odgovor na poznatu Jacobson-ovu hipotezu da za radikal  $J$  proizvoljnog desnog neterovskog domena važi  $J^\omega = \{0\}$ . Pri tome potenciju  $J^\alpha$  definišemo induktivno po  $\alpha$  sa  $J^1 = J$ ,  $J^\alpha = J^\beta \cdot J$  za  $\alpha = \beta + 1$ , i  $J^\alpha = \bigcap_{\beta < \alpha} J^\beta$  ako je  $\alpha$  granični ordinal. Štaviše, tu  $D$  može biti i telo pa na osnovu prethodnog zaključujemo da Jacobson-ova hipoteza ne važi ni za desne euklidske domene.

Poslednjim trima teoremama su opisani svi domeni  $A$  koji imaju bar jednu desnu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W_0$  koja zadovoljava uslov ( $M$ ). Pri tome  $W$  može biti bilo koji dobro uredjen skup. Slučaj kada je  $W = N_0$  i

pod pretpostavkom da valuacija  $\phi$  uz uslov (M) zadovoljava i uslov (L) razmatrali su JACOBSON [1], i nezavisno COHN [1]. Uz simboliku Teorema 2-7 i 2-8, pod tim pretpostavkama važi  $A = A(x, \phi)$ ,  $\phi = \delta$  i  $\eta = 1$ . Dalje, ako je valuacija  $\phi$  euklidska i sleva, tada je ona konačna, i dakle  $\eta = 1$ . To posebno važi ako je domen  $A$  komutativan.  $\square$

Razmotrimo sada поближе klasu svih prstena  $A$  koji imaju bar jednu desnu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  koja zadovoljava uslov (T) i neki od uslova (N) i (Z). Pri tome ćemo se prvo ograničiti na slučaj kada je kodomen valuacije  $\phi$  skup  $N_0$ . Prema tome, u nekoliko narednih tvrdjenja  $\phi$  će nam označavati desnu euklidsku valuaciju nekog prstena  $A$ , čiji je kodomen  $N_0$  i koja zadovoljava uslov

$$(T) \quad \phi(a+b) \leq \phi(a) + \phi(b) \quad (a, b \in A).$$

Klasa  $N_0$  svih prstena  $A$  koji imaju bar jednu desnu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow N_0$  koja zadovoljava uslove (T) i (N) sadrži klasu  $M_0$  svih domena  $A$  sa bar jednom konačnom desnom euklidskom valuacijom koja zadovoljava uslov (M). Naime, prema Teoremi 2-7 svaki domen  $A$  iz  $M_0$  ima bar jednu desnu euklidsku valuaciju  $\partial$  koja uz uslov (M) zadovoljava i uslov (L), pa tada valuacija  $\psi = 2^\partial$  zadovoljava uslove (T) i (N). Dalje, sa  $v$  ćemo označavati standardnu euklidsku valuaciju prstena  $Z$ .

#### TEOREMA 2-9

Ako je  $\phi: A \rightarrow N_0$  desna euklidska valuacija prstena  $A$  koja zadovoljava uslove (T) i (N), tada za  $K = U_0(A)$  važi:

(a) Ako je  $K$  podtelo prstena  $A$ , tada je ili  $A = K$ , ili je, za neki monomorfizam  $f$  i desno  $f$ -diferenciranje  $\partial$  tela  $K$ , desni euklidski par  $(A, \phi)$  izomorfan desnom euklidskom paru  $(B, \partial)$ , gde je  $\partial$  stepena valuacija prstena  $B = K[X, f, \delta]$ .

(b) Ako  $K$  nije podtelo od  $A$ , tada je (desni) euklidski par  $(A, \phi)$  izomorfan euklidskom paru  $(Z, v)$ .

DOKAZ. (a) Pre svega, iz pretpostavke da  $\phi$  zadovoljava uslov (N) sledi

da je  $A$  domen, da je valuacija  $\phi$  prirodna, kao i da je  $\phi 1 = 1$ . Uz to je  $K$  podtelo domena  $A$ , pa na osnovu Teoreme 2-2 valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov  $(M)$ . Otuda su zadovoljene pretpostavke Teoreme 2-7. Kako je pri tome valuacija  $\phi$  konačna, biće  $A(x, \phi) = A$ , pa tvrdjenje sledi direktno iz pomenute Teoreme 2-7.

( $\beta$ ) Kako  $K$  nije podtelo prstena  $A$ , zbir  $u+v$  bar dve jednote  $u, v \in K$  prstena  $A$  nije u  $K$ . Otuda je  $\phi(u+v) > 1$ , što sa  $\phi(u+v) \leq \phi u + \phi v = 1+1 = 2$  daje  $\phi(u+v) = 2$ . Kako za  $e = u^{-1}v \in K$  važi  $u+v = u(1+e)$ , i kako uz to  $\phi$  zadovoljava uslov  $(M)$ , biće  $2 = \phi(u+v) = \phi(u)\phi(1+e) = \phi(1+e)$ . To posebno znači da za bar jednu jednotu  $e \in K^0$  važi  $\phi(e) = 2$ . Za takvo  $e \in K$  stavimo

$$(58) \quad a = 1+e, \quad b = 1-e, \quad c = 1+e^2.$$

Tada iz  $\phi(a) = 2$  sledi  $\phi(a^2) = \phi(a)\phi(a) = 4$ ,  $\phi(c) \leq \phi(1) + \phi(e^2) = 2$ . Kako je  $a^2 = c + 2e$ , biće  $\phi(a^2) = \phi(c+2e) \leq \phi(c) + \phi(2 \cdot e)$ , što sa prethodnim i  $\phi(2e) = \phi(e+e) \leq 2$  daje  $\phi(c) = 2$ ,  $\phi(2e) = 2$ . Dalje, za svako  $u \in K^0$  važi  $2 \cdot u = 2ev$  sa  $v = e^{-1}u$ , pa je  $\phi(2u) = \phi(2e)\phi(v)$ , i prema tome

$$(59) \quad \phi(2u) = 2, \quad (u \in K^0).$$

Posebno je  $\phi(1+1) = \phi(2 \cdot 1) = 2$ , i dakle  $1+1 \neq 0$ , a time i  $1 \neq -1$ . Dokažimo da su  $1$  i  $-1$  jedine jednote prstena  $A$ . U tu svrhu, za proizvoljno  $e \in K^0$  označimo sa  $a, b, c$  elemente iz  $A$  date sa (58). Tada iz  $ab = 1-e^2$  sledi  $\phi(a)\phi(b) = \phi(ab) = \phi(1-e^2) \leq 2$ , i dakle  $\phi a \leq 2$  ili  $\phi b \leq 2$ . Dokažimo da je  $a=0$  ili  $b=0$ . Zaista, ako bi bilo  $\phi a = \phi b = 1$ , tada bi iz  $a^2 - b^2 = (2 \cdot 1)^2 e$  i (59) sledilo

$$(60) \quad 4 = \phi(4e) = \phi(a^2 - b^2) \leq \phi a^2 + \phi b^2 = 2,$$

što je nemoguće. Pretpostavimo zato da je  $\phi a = 2$ . U tom slučaju mora biti  $\phi b \leq 1$ . S druge strane, iz  $a^2 = c + 2e$  sledi  $4 \leq \phi c + 2$ , što sa  $\phi c \leq 2$  daje  $\phi c = 2$ . Kako je  $abc = 1-e^4$ , biće  $(\phi a)(\phi b)(\phi c) = \phi(1-e^4) \leq 2$ , što sa  $\phi a = 2$  i  $\phi c = 2$  daje  $4\phi(b) \leq 2$ , i prema tome  $b=0$ . Slično iz  $\phi b = 2$  sledi da je  $a=0$ . Na osnovu toga i (58) zaključujemo da za svaku jednotu  $e$  prstena  $A$  važi  $e = 1$  ili  $e = -1$ , i dakle

$$(61) \quad K^0 = \{-1, 1\}, \quad K = \{-1, 0, 1\}.$$

Dokažimo sada da za svaki prirodan broj  $n$  važi  $\phi(n \cdot 1) = n$ . Za  $n=2$  to smo već dokazali. Pretpostavimo da tvrdjenje važi za svaki prirodan broj  $\langle n$  ( $n > 1$  zadat prirodan broj) pa dokažimo da važi i za  $n$ . U slučaju da je  $n = pq$  složen broj biće  $n \cdot 1 = (p \cdot 1)(q \cdot 1)$ , pa zbog  $p < n$  i  $q < n$  važi  $\phi(n \cdot 1) = \phi(p \cdot 1)\phi(q \cdot 1) = pq = n$ .

Neka je sada  $n > 2$  prost broj i pretpostavimo da je  $\phi(n \cdot 1) \neq n$ . Tada za neke prirodne brojeve  $p, q < n$  važi  $n \cdot 1 = 2p$  i  $n \cdot 1 = 2q$ . Uz dogovor da  $m \in \mathbb{N}$  u prstenu  $A$  ima značenje sume  $m \cdot 1$  od  $m$  jedinica, na osnovu induktivne pretpostavke iz  $p, q < n$  sledi  $\phi(p) = p$ ,  $\phi(q) = q$ . Dalje, jasno je da  $p \cdot 1$  i  $q \cdot 1$  pripadaju centru prstena  $A$ , pa u prstenu  $A$  važi  $n^2 \cdot 1 = 4pq$ . Uz to je  $\phi 4 = (\phi 2)(\phi 2) = 4$  i  $\phi(n \cdot 1) = \phi(1 + \dots + 1) < n$ , što sa prethodnim daje

$$(62) \quad (\phi 4)(\phi p)(\phi q) = \phi(n^2 \cdot 1) \leq 1 + \phi n^2 < 1 + (n-1)^2,$$

to jest  $4pq = n^2 \cdot 1 < 1 + (n-1)^2$  (u prstenu  $Z$ ), a to nije moguće. Dakle je  $\phi(n \cdot 1) = n$  za svaki prirodan broj  $n$ , a time i  $\phi(m \cdot 1) = |m|$  ( $m \in \mathbb{Z}$ ). Otuda je prsten  $A$  karakteristike 0.

Najzad, dokažimo da je svaki element  $a \in A$  oblika  $m \cdot 1$  za neki ceo broj  $m$ . Štaviše, ako je  $\phi a = n$  tada je  $a = n1$  ili  $a = (-n)1$ . Zaista, za  $n=1$  tvrdjenje sledi iz (61). Neka je  $n > 1$  fiksiran prirodan broj i pretpostavimo da tvrdjenje važi za svako  $a \in A$  takvo da je  $\phi a < n$ . Uz to je  $n \cdot 1 \neq 0$ , pa postoje  $q, r \in A$  takvi da je

$$(63) \quad a = (n \cdot 1)q + r, \quad \phi(r) < \phi(n1) = n.$$

Kako je  $\phi r = s < n$ , prema induktivnoj pretpostavci je  $r = s1$  ili  $r = -s1$ . S druge strane, u prstenu  $A$  važi  $\phi(nq) = (\phi n)(\phi q) = n(\phi q)$ , pa  $nq = a - r$  daje  $n(\phi q) = \phi(a - r) \leq \phi a + \phi r = n + s$ , i dakle

$$(64) \quad n(\phi q - 1) \leq s.$$

Kako je  $s < n$ , iz (64) sledi da mora biti  $\phi q \leq 1$ . Pri tome ne može biti  $\phi q = 0$ , jer bi tada iz  $q = 0$  sledilo  $a = r$ , i dakle  $\phi a = n > \phi r$ , što se kosi sa (63). Otuda je  $\phi q = 1$ , pa iz (64) i  $s = \phi r$  sledi da je  $r = 0$ . Dalje, iz  $\phi q = 1$  sledi  $q \in K^0$ , pa na osnovu (61) imamo  $q = 1$  ili  $q = -1$ , što zajedno sa  $r = 0$  i (63) daje  $a = n \cdot 1$  ili  $a = -n \cdot 1$ , za čime se i išlo. To znači da je sa  $F(m) = m \cdot 1$  ( $m \in \mathbb{Z}$ ) definisan jedan izomorfizam  $F$  prstena  $Z$  na prsten

A. Kako je uz to  $\phi \circ F = v$ , biće i (desni) euklidski par  $(A, \phi)$  izomorfan euklidskom paru  $(Z, v)$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

## TEOREMA 2-10

Neka je  $\phi: A \rightarrow N_0$  prirodna desna euklidska valuacija prstena  $A$  koja zadovoljava uslove (T) i (Z). Ako je  $\phi 1 = 1$  i  $K = U_0(A)$ , tada važi:

( $\alpha$ ) Ako  $K$  nije podtelo od  $A$ , tada je (desni) euklidski par  $(A, \phi)$  izomorfan euklidskom paru  $(Z, v)$ .

( $\beta$ ) Ako je  $K$  podtelo od  $A$  sa bar tri elementa, tada je  $A = K$  telo.

( $\gamma$ ) Ako je  $K$  dvočlano podtelo prstena  $A$ , a valuacija  $\phi$  prirodna i sleva, tada je ili  $A = K$ , ili je prsten  $A$  izomorfan prstenu  $B = K[X]$ . Pri tome euklidski parovi  $(A, \phi)$  i  $(B, \partial)$  nisu izomorfni.

DOKAZ. ( $\alpha$ ) Pre svega, iz uslova (Z) sledi da je  $A$  oblast celih. Kako  $K$  nije podtelo prstena  $A$ , za bar dve jednote  $u, v \in K^0$  važi  $u+v \notin K$ , što sa  $\phi(u+v) \leq \phi u + \phi v = 2$  daje  $\phi(u+v) = 2$ . Stavimo  $e = vu^{-1}$  i

$$(65) \quad a = 1+e, \quad b = 1-e, \quad c = 1+e^2.$$

Tada je  $\phi b \leq 2$ ,  $\phi c \leq 2$  i  $2 = \phi(u+v) = \phi((1+e)u) = \phi(1+e) = \phi a$ . Dokažimo da je  $\phi(2e) = 2$ . Svakako je  $\phi(2e) = \phi(e+e) \leq 2$ . Dalje, iz  $\phi(2e) = 0$  sledi da je  $2e = 0$ , i dakle  $a^2 = 1+e^2$ , a time i  $\phi a^2 \leq 2$ . No, to nije moguće jer zbog  $\phi a > \phi 1$  niz  $\phi a^n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) strogo raste (Lema 1-1) pa je  $\phi a^2 > \phi a = 2$ . Dakle je  $\phi(2e) > 1$ . Dokažimo da ne može biti ni  $\phi(2e) = 1$ . Naime, u suprotnom bi iz  $a^2 = c+2e$  i  $\phi a^2 > 2$  sledilo

$$(66) \quad 3 \leq \phi a^2 = \phi(c+2e) \leq 1+\phi c,$$

što sa  $\phi c \leq 2$  daje  $\phi c = 2$ . Kako je  $acb = 1-e^4$ , biće  $\phi(acb) \leq \phi 1 + \phi e^4 = 2$  (jer je i  $e^4 \in K^0$ ). Ako bi bilo  $\phi(acb) = 1 = \phi(1)$ , tada prema uslovu (Z) za neko  $u \in K^0$  važi  $acb = 1 \cdot u$ , a time i  $a \in K^0$ , što je u suprotnosti sa  $\phi a = 2$ . Slično iz  $\phi(acb) = 2 = \phi(a)$  sledi da za neko  $u \in K^0$  važi  $acb = au$ , a time i  $cb = u$ , to jest  $c \in K^0$ , što se kosi sa  $\phi c = 2$ . Najzad, ako bi bilo  $\phi(acb) = 0$ , to jest  $acb = 0$ , tada bi iz  $ac \neq 0$  sledilo  $b = 0$ , a time i  $e = 1$ . Medjutim, to nije moguće jer bi tada bilo  $2 = \phi a = \phi(1+1) = \phi(2 \cdot 1)$ ,

što je suprotno učinjenoj pretpostavci  $\phi(2e) = 1$ . Prema tome, za uočenu jednotu  $e \in K^0$  važi  $\phi(2e) = 2$ .

Dokažimo da je  $\phi(2u) = 2$  za svako  $u \in K^0$ . Naime, ako je  $v = u^{-1}e$  biće i  $v \in K^0$ , pa uslov (Z) daje  $\phi(2u) = \phi(2uv) = \phi(2e) = 2$ . To posebno znači da za  $x = 1+1 = 2 \cdot 1$  važi  $\phi x = 2 = \max \phi(A-K)$ . Dokažimo da mora biti  $\phi x^2 = 4$ . Zaista, prvo je  $\phi x^2 = \phi(4 \cdot 1) = \phi(1+1+1+1) \leq 4$ , što zajedno sa  $\phi x^2 > \phi x = 2$  daje  $\phi x^2 \geq 3$ . Otuda je  $\phi x^2 = 4$  ili  $\phi x^2 = 3$ . S druge strane, uz dogovor da u prstenu  $A$  umesto  $m$  pišemo samo  $m$ , imamo da je  $x^2 = 4$ . Pri tome je  $\phi(3) \leq 3$ . Kako iz  $\phi 3 \leq 1$  sledi  $\phi x^2 = \phi 4 = \phi(3+1) \leq 1+1 = 2$ , zaključujemo da mora biti  $\phi 3 \geq 2$ . No, ako bi bilo  $\phi 3 = 2 = \phi 2$ , tada bi, prema uslovu (Z), postojala jednota  $u \in K^0$  takva da je  $3 = 2u$ , to jest  $1 = x(u-1)$ , što nije moguće jer  $x \in K^0$ . Dakle je  $\phi(3 \cdot 1) = 3$ . Analogno zaključujemo da ne može biti  $\phi 4 = 3 = \phi 3$ , pa je  $\phi x^2 = 4$ .

Dokažimo sada da je  $K^0 = \{-1, 1\}$ , to jest da prsten  $A$  ima samo dve jednote. Pre svega, iz  $1+1 = 2 \cdot 1 \neq 0$  sledi da je  $-1 \neq 1$ . Za proizvoljno  $e$  iz  $K^0$  stavimo:  $a = 1+e$ ,  $b = 1-e$ ,  $c = 1+e^2$ . Dokazaćemo da je  $a=0$  v  $b=0$ , a time i  $e=-1$  ili  $e=1$ . Naime, prvo je  $\phi a \leq 2$ ,  $\phi b \leq 2$ ,  $\phi c \leq 2$ . Kako je još

$$(67) \quad \phi(a^2 - b^2) = \phi(4e) = \phi(4 \cdot 1) = 4,$$

kao i  $\phi(a^2 - b^2) \leq \phi a^2 + \phi b^2$ , zaključujemo da ne može biti  $\phi a = \phi b = 1$ . Ako je  $\phi a = \phi b = 2$ , tada prema uslovu (Z) za neko  $u \in K^0$  važi  $b = au$ , a time i  $1 - e^2 = ab = a^2 u$ . To znači da je  $\phi a^2 = \phi(a^2 u) = \phi(1 - e^2) \leq 2$ , što je nemoguće jer iz  $\phi a = 2 > \phi 1$  sledi  $\phi a^2 > \phi a = 2$ . Najzad, pretpostavimo da je  $\phi a = 2$  i  $\phi b > 1$ . Tada za neko  $u \in K^0$  važi  $a = 2u$ , pa je  $\phi a^2 = \phi(4u^2) = \phi(4 \cdot 1) = 4$  i prema tome

$$(68) \quad 4 = \phi a^2 = \phi(c + 2e) \leq \phi c + \phi(2e) = 2 + \phi c.$$

Otuda je  $\phi c \geq 2$ , a time i  $\phi c = 2$ . S druge strane je  $\phi(acb) = \phi(1 - e^4) \leq 2$ . Iz  $\phi(acb) = 2 = \phi a$  i uslova (Z) sledi da za bar jednu jednotu  $u \in K^0$  važi  $acb = au$ , to jest  $cb = u$ , i dakle  $c \in K^0$ , što se kosi sa  $\phi c = 2$ . Slično iz  $\phi(acb) = 1$  sledi  $1 \geq \phi a$ , što je u suprotnosti sa  $\phi a = 2$ . Otuda sledi da mora biti  $\phi(acb) = 0$ , to jest  $acb = 0$ , pa  $ac \neq 0$  daje  $b = 0$ , a samim tim i  $e = 1$ . Slično iz  $\phi a \leq 1$  i  $\phi b = 2$  sledi da je  $e = -1$ , pa je  $K^0 = \{-1, 1\}$ .

Prsten  $A$  je karakteristike  $p = 0$ . Naime, prvo iz  $2 \cdot 1 \neq 0$  sledi da

je  $p \neq 2$ . Pretpostavimo da je  $p > 2$ . Tada je  $x = 1+1 = 1^p + 1^p = (1+1)^p = x^p$ , tj.  $x^s \cdot x = 1$  (sa  $s=p-2$ ), i dakle  $x \in K^0$ , a to nije. Dakle je  $p=0$ . Otuda u prstenu  $A$  za svaki ceo broj  $m$  važi  $m1 = 0 \Leftrightarrow m = 0$ .

Dalje, prema uslovu (Z) za  $m, n \in \mathbb{Z}$  je  $\phi(m1) = \phi(n1)$  akko je  $m1 = nu$  za neku jednotu  $u \in K^0$ , i dakle akko je  $m1 = n1$  ili  $m1 = -n1$ , što zajedno sa prethodnim daje  $\phi(m1) = \phi(n1) \Leftrightarrow (m=n \vee m=-n)$ . Dokažimo da za svaki prirodan broj  $n$  važi (\*\*)  $\phi(n1) = n$ . Za  $n=1, 2$  to je već dokazano. Pretpostavimo da tvrdjenje važi za svaki prirodan broj  $<n$  ( $n > 2$  fiksiran prirodan broj). Kako je  $\phi(n1) = \phi(1+\dots+1) \leq n$ , iz  $\phi(n1) \neq n$  sledi da je  $\phi(n1) \leq n-1$ . Stavimo  $\phi(n1) = k$ . Tada je  $k < n$ , pa važi  $\phi(k1) = k$ . Otuda je  $\phi(n1) = \phi(k1)$ , a time i  $n=k$ , što je u suprotnosti sa  $k < n$ . Prema tome, ne može biti  $\phi(n1) < n$ , pa je  $\phi(n1) = n$ . Jasno je da tada za svaki ceo broj  $m$  važi  $\phi(m1) = |m|$ .

Najzad, neka je  $a$  proizvoljan element prstena  $A$  i stavimo  $\phi a = n$ . Kako je i  $\phi(n1) = n$ , biće  $\phi(a) = \phi(n1)$ , pa za neku jednotu  $u \in K^0$  prstena  $A$  važi  $a = nu$ , i dakle  $a = n1$  ili  $a = -n1$ . Otuda je sa  $F(m) = m1$  ( $m \in \mathbb{Z}$ ) definisan jedan izomorfizam  $F$  prstena  $\mathbb{Z}$  na prsten  $A$ . Kako uz to važi i  $\phi \circ F = \nu$ , biće i (desni) euklidski parovi  $(\mathbb{Z}, \nu)$  i  $(A, \phi)$  izomorfni. Otuda i tvrdjenje.

( $\beta$ ) Neka je sada  $K$  podtelo prstena  $A$  sa bar tri člana. To posebno znači da prsten  $A$  ima bar dve različite jednote, na primer  $1$  i  $e$ . Ako je  $A = K$  stvar je gotova. Zato pretpostavimo da je  $A \neq K$  i označimo sa  $x$  bilo koji element iz  $A$  takav da je  $\phi x = m1$  ( $m \in \mathbb{Z}$ ). Kako  $\phi$  zadovoljava uslov (T) biće (\*)  $\phi(1+x) \leq 1 + \phi x$ .

Pretpostavimo da je  $\phi(1+x) = \phi(x)$ . Tada, prema uslovu (Z), za neku jednotu  $u \in K^0$  važi  $1+x = xu$ , to jest  $x(u-1) = 1$ , i dakle  $x \in K^0$ , što je u suprotnosti sa  $x \in A-K$ . Dalje, iz  $\phi(1+x) < \phi(x)$  sledi  $\phi(1+x) \leq \phi(1)$ , to jest  $1+x \in K$ , što nije moguće jer bi tada bilo i  $x \in K$ . Prema tome mora biti  $\phi(1+x) > \phi(x)$ , što sa (\*) daje  $\phi(1+x) = 1 + \phi x$ . Jasno je da se tu  $x$  može zameniti sa  $xv$  za proizvoljno  $v \in K^0$ . Otuda za  $u \in K^0$  i  $v = u^{-1}$  važi

$$(69) \quad \phi(u+x) = \phi((1+xv)u) = \phi(1+xv) = 1 + \phi(xv),$$

i dakle (\*\*)  $\phi(u+x) = 1 + \phi x$  ( $u \in K^0$ ). Ako u (\*\*) zamenimo  $u=1$  i  $u=e$  biće  $\phi(1+x) = \phi(e+x)$ , pa za neku jednotu  $v \in K^0$  važi  $e+x = (1+x)v$ , što možemo

zapisati i u obliku  $x(1-v) = v-e$ . Pri tom iz  $1 \neq e$  sledi da ne može biti  $v=1$ , pa je  $v-e \in K^0$ . No, tada iz poslednje jednakosti sledi  $x \in K^0$ , što je u suprotnosti sa  $x \in A-K$ . Prema tome, mora biti  $A-K=0$ , pa je  $A$  telo.

( $\gamma$ ) Pre svega, iz  $K^0 = \{1\}$  i uslova (z) sledi da je  $\phi$  injekcija, a iz  $1+1=0$  da je karakteristika prstena  $A$  jednaka 2. Ako je  $A=K$ , stvar je gotova. Zato pretpostavimo da je  $A \neq K$  i neka je  $x$  bilo koji element iz  $A-K$  za koji je  $\phi x = \min \phi(A-K)$ . Tada je  $\phi x > \phi 1 = 1$ , pa niz  $\phi x^n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) strogo raste. Slično kao u dokazu tvrdjenja pod ( $\beta$ ) zaključujemo da je

(\*)  $\phi(1+x) = 1 + \phi x$ .

Dokažimo da svaki element  $a \in A$  ima tačno jedan (desni) polinomski rastav  $a = a_0 + \dots + x^n a_n$  po  $x$  sa koeficijentima iz  $K$ . Dokaz ćemo izvesti indukcijom po  $n = \phi a$ . Jasno je da to važi za  $n < \phi x$ . Zato pretpostavimo da tvrdjenje važi za svako  $a \in A$  za koje je  $\phi a < n$ , gde je  $n \geq \phi(x)$  zadat prirodan broj, i neka je  $a$  bilo koji član iz  $A$  takav da je  $\phi a = n$ . Tada za neko  $c, r \in A$  važi  $a = xc + r$ ,  $\phi r < \phi x$ . Iz  $\phi r < \phi x$  sledi  $r \in K$ . Kako je uz to valuacija  $\phi$  prirodna i sleva, biće

$$(70) \quad \phi c \leq \phi(xc) = \phi(a-r) \leq \phi a + \phi r \leq 1 + \phi a.$$

Pri tome ne može biti  $\phi c = \phi(xc)$ . Naime, u suprotnom bi bilo  $c = xc$  (jer je  $\phi$  injekcija), a time i  $1 = x$ . Otuda je  $\phi c \leq \phi(xc) < 1 + \phi a$ , i prema tome  $\phi c < \phi a$ . Pretpostavimo da je  $\phi c = \phi a$ . Tada je  $c = a$ , što zajedno sa  $a = xc + r$  daje  $r = (1-x)a$ , a time i  $\phi r > \phi a$ . Medjutim, to nije moguće jer je prema prethodnom  $\phi r < \phi x \leq \phi a$ . Dakle je  $\phi c < \phi a$ . To posebno znači da je  $\phi c < n$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke  $c$  ima polinomski rastav traženog oblika. Jasno je da tada iz  $a = xc + r$  i  $r \in K$  sledi da to važi i za  $a$ . Uz to je  $K$  podtelo domena  $A$  i  $x \in A-K$  pa se neposredno dokazuje da je skup  $\{x^n : n \in \mathbb{N}_0\}$  jedna baza desnog  $K$ -vektorskog prostora  $A$ . Otuda svako  $a$  iz  $A$  ima tačno jedan polinomski rastav po  $x$  sa koeficijentima u telu  $K$ .

Kako  $1$  komutira sa svakom potencijom od  $x$ , na osnovu prethodnog neposredno zaključujemo da je sa  $F(a_0 + \dots + x^n a_n) = a_0 + \dots + x^n a_n$  definisan jedan izomorfizam  $F$  prstena  $A$  na prsten  $B = K[X]$ .

Medjutim, euklidski parovi  $(A, \phi)$  i  $(B, \partial)$  nisu izomorfni. Naime, u suprotnom bi postojao neki izomorfizam  $(f, h)$  euklidskog para  $(A, \phi)$  na euklidski par  $(B, \partial)$ . To posebno znači da je  $\partial \circ f = h \circ \phi$ . Naravno, tu je  $f$



izomorfizam prstena  $A$  na  $B$ , a  $h$  monomorfizam dobro uredjenog skupa  $\phi A$  na dobro uredjen skup  $\partial B$ . Kako  $x$  nije jednota u  $A$ , to ni  $P = f(x)$  nije jednota u prstenu  $B$ , pa je  $\partial(P) > 0$ . Otuda je  $\partial(1+P) = \partial(P)$ . Zamenjujući tu  $P$  sa  $f(x)$  dobijamo  $(\partial \circ f)(1+x) = (\partial \circ f)(x)$ , što sa  $\partial \circ f = h \circ \phi$  daje  $(h \circ \phi)(1+x) = (h \circ \phi)(x)$ , a time i  $\phi(1+x) = \phi(x)$ . Medjutim, to nije moguće jer iz (\*) sledi  $\phi(1+x) > \phi(x)$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

Naredni Primer 2-1 pokazuje da postoji euklidski par  $(A, \phi)$  u kome važe uslovi tvrdjenja pod  $(\gamma)$  sa  $A \neq K$ . Pri tome, ostatak i količnik pri  $\phi$ -deljenju u prstenu  $A$  nisu odredjeni jednoznačno. Tako, na primer, uz prethodnu simboliku imamo da je

$$(71) \quad x^2 = (x+1)(x+1) + 1, \quad x^2 = (x+1)x + 1,$$

sa  $\phi 1 < \phi(x+1)$  i  $\phi x < 1 + \phi x = \phi(x+1)$ . Ostaje otvoreno pitanje da li tvrdjenje pod  $(\gamma)$  važi i bez pretpostavke da je valuacija  $\phi: A \rightarrow N_0$  prirodna i sleva, tj. da za  $a \in A^0$  i  $b \in A$  važi  $\phi(ab) \geq \phi(b)$ , a time i pitanje da li postoji desni nekomutativan euklidski par  $(A, \phi)$  takav da je  $K$  dvočlano podtelo prstena  $A$ , a da valuacija  $\phi: A \rightarrow N_0$  zadovoljava uslove  $(T)$  i  $(Z)$ .

PRIMER 2-1. Neka je  $K = \{0, 1\}$  dvočlano polje,  $A = K[X]$  prsten polinoma po  $X$  sa koeficijentima iz  $K$  i  $\phi: A \rightarrow N_0$  preslikavanje definisano sa

$$(72) \quad \phi(a_0 + \dots + X^n a_n) = a_0 + \dots + 2^n a_n,$$

pri čemu  $a_i$  na desnoj strani u (72) treba shvatiti kao ceo broj 0 ili 1 već prema tome da li je  $a_i = 0$  ili  $a_i = 1$  u prstenu  $A$ . Tada je  $(A, \phi)$  euklidski par koji zadovoljava uslove Teoreme 2-10 pod  $(\gamma)$ . Zaista, ako je  $\partial$  stepena valuacija prstena  $A$ , tada za svako  $a \in A$  i  $b \in A^0$  postoje  $q, r$  iz  $A$  takvi da je (\*)  $a = bq + r$ ,  $\partial r < \partial b$ . S druge strane je

$$(73) \quad \phi(a_0 + \dots + X^n a_n) = 1 + \dots + 2^n < 2^{n+1},$$

pa se neposredno proverava da  $\partial r < \partial b$  povlači  $\phi r < \phi b$ , što sa (\*) upravo znači da je i  $\phi$  euklidska valuacija prstena  $A$ . Nadalje, svaki prirodan broj  $m$  se može na tačno jedan način pretstaviti u obliku  $m = a_0 + \dots + 2^n a_n$

sa  $a_i \in \{0,1\}$ . Otuda je preslikavanje  $\phi$  injekcija. Uz to je  $K^0 = \{1\}$ , pa valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (Z). Najzad, ako su  $a = \sum a_i X^i$ ,  $b = \sum b_i X^i$  ( $0 \leq i \leq n$ ,  $a_n \neq 0$  v  $b_n \neq 0$ ) dva proizvoljna elementa iz prstena  $A = K[X]$ , biće

$$(74) \quad a+b = c_0 + c_1 X + \dots + c_n X^n,$$

sa  $c_i = a_i + b_i$  ( $0 \leq i \leq n$ ). Pri tome je  $c_i = 0$  ili  $c_i = 1$  već prema tome da li je  $a_i = b_i$  ili  $a_i \neq b_i$ , pa u prstenu  $Z$  važi  $c_i \leq a_i + b_i$  ( $0 \leq i \leq n$ ). Otuda je

$$(75) \quad \begin{aligned} \phi(a+b) &= c_0 + 2c_1 + \dots + 2^n c_n \\ &\leq (a_0 + b_0) + \dots + 2^n (a_n + b_n) \\ &= (a_0 + \dots + 2^n a_n) + (b_0 + \dots + 2^n b_n), \end{aligned}$$

to jest  $\phi(a+b) \leq \phi(a) + \phi(b)$ , što upravo znači da euklidska valuacija  $\phi$  zadovoljava i uslov (T). Otuda i tvrdjenje. U vezi sa tim primetimo da je sa  $\mu(0) = -\infty$  i

$$(76) \quad \mu(a) = \min \{n \in N_0 : \phi a \leq \phi X^n\} \quad (a \in A^0)$$

definisana upravo stepena valuacija  $\mu = \delta$  prstena  $A = K[X]$ . Uopšte, ako je  $(A, \phi)$  euklidski par koji zadovoljava uslove Teoreme 2-9 ili Teoreme 2-10,  $X$  bilo koji element iz  $A$  za koji je  $\phi X = \min \phi(A-K)$ , i ako prsten  $A$  nije telo, tada je sa (76) definisana jedna prirodna euklidska valuacija prstena  $A$  koja zadovoljava uslov (T), ali ne i uslov (Z). Posle ćemo dokazati da je  $\mu$  upravo minimalna euklidska valuacija prstena  $A$  čiji je kodomen skup  $\{-\infty\} \cup N_0$ .  $\square$

#### KOROLAR 2-2

|| Ako za prsten  $A$  postoji bar jedno preslikavanje  $\phi: A \rightarrow N_0$  koje zadovoljava uslove (T), (N) i (Z), tada je prsten  $A$  ili telo, ili je  $(A, \phi)$  euklidski par izomorfan euklidskom paru  $(z, v)$ .

DOKAZ. Iz  $\phi(1) = \phi(0)$  i uslova (Z) sledi da za neku jednotu  $u$  prstena  $A$  važi  $1 = 0u = 0$ , što nije. Dakle je  $\phi(1) \neq \phi(0)$ , pa preslikavanje  $\phi$  nije konstanta. Kako je uz to  $\phi a = \phi(a1) = (\phi a)(\phi 1)$  za svako  $a \in A$ , mora biti

$\phi 1 = 1$ . Dalje je  $\phi 0 = \phi(0 \cdot 0) = (\phi 0)(\phi 0)$ , što sa  $\phi 0 \neq \phi 1$  daje  $\phi 0 = 0$ , a time i  $\phi a = 0$  akko je  $a = 0$ . Sada iz uslova (N) neposredno sledi da je  $A$  domen. S druge strane, prema uslovu (Z) je  $\phi a = \phi 1 (=1)$  akko za neku jednotu  $u$  prstena  $A$  važi  $a = 1u = u$ . Otuda je  $u \in A$  jednota u prstenu  $A$  ako i samo ako je  $\phi a = 1$ , a time i  $K = \{a \in A: \phi a \leq 1\}$ . Najzad, iz uslova (N) sledi da za  $a, b \in A$  važi  $\phi(ab) \geq \phi a, \phi b$ , kao i da za  $\phi a > 1$  niz  $\phi a^n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) strogo raste. Posebno, ako je  $A \neq K$  prsten  $A$  nije konačan.

Ako je  $K$  podtelo prstena  $A$ , tada je  $A = K$ . Naime, u slučaju da telo  $K$  ima bar tri člana, slično kao pri dokazu odgovarajućeg dela *Teoreme 2-10* zaključujemo da je  $A - K = \emptyset$ . Neka je  $K = \{0, 1\}$  i pretpostavimo da je  $A - K \neq \emptyset$ . Ako je  $x \in A$  i  $\phi x = m/n \in \phi(A - K)$ , radeći analogno kao pri dokazu *Teoreme 2-10* pod (Y) dobijamo da je  $\phi(1+x) = 1 + \phi x$ . Kako preslikavanje  $\phi$  sada zadovoljava i uslov (N), iz poslednje jednakosti sledi prvo

$$(77) \quad \phi((1+x)^2) = (\phi(1+x))^2 = (1+\phi x)^2 = (1+n)^2,$$

a zatim i (jer  $\phi$  zadovoljava i uslov trougla):

$$(78) \quad \phi((1+x)^2) = \phi(1+x^2) \leq 1 + \phi(x^2) = 1+n^2,$$

pri čemu je stavljeno  $\phi x = n$ . To znači da mora biti  $(1+n)^2 \leq 1+n^2$ , i dakle  $n=0$ . Medjutim, to nije moguće jer je  $x \in A - K$ , a time i  $\phi x > 1$ . Prema tome, mora biti  $A - K = \emptyset$ , to jest  $A = K$ .

Pretpostavimo sada da  $K$  nije podtelo prstena  $A$ . Radeći slično kao pri dokazu *Teoreme 2-9* zaključujemo da je  $K^0 = \{-1, 1\}$  sa  $-1 \neq 1$ , kao i da za svaki ceo broj  $m$  važi  $\phi(m1) = |m|$ . Otuda, ako je  $a$  proizvoljan član prstena  $A$  i  $\phi a = n$ , biće  $\phi a = \phi(n1)$ , pa uslov (Z) daje  $a = n1$  ili  $a = -n1$  (jer su  $-1$  i  $1$  jedine jednote prstena  $A$ ). Dakle je  $A = \{m1: m \in \mathbb{Z}\}$ , pa je  $(A, \phi)$  euklidski par izomorfan euklidskom paru  $(\mathbb{Z}, \nu)$ .  $\square$

## II

### EUKLIDSKI RAZREDI I EUKLIDSKO JEZGRO MODULA

Uz prethodnu simboliku u ovom poglavlju sa  $M$  ćemo označavati desni modul nad prstenom  $A$ , a sam prsten  $A$  shvataćemo kao desni  $A$ -modul. Pod *valuacijom* (ili *vrednovanjem*) modula  $M$  podrazumevamo svako preslikavanje  $\phi: M \rightarrow W$  toga modula u neki dobro uredjen skup  $W$  za koje je  $\phi(0) = \min W$ . Za podskup  $\Sigma$  modula  $M$  kažemo da je *eukliđski* ako taj modul ima bar jednu  $\Sigma$ -eukliđsku valuaciju. Po dogovoru i prazan skup  $\emptyset$  smatramo eukliđskim podskupom modula  $M$ . Ako je  $\phi: M \rightarrow W$  valuacija modula  $M$ , tada ćemo elemente dobro uredjenog skupa  $\phi(M)$  označavati sa  $0, 1, \dots, \omega, \omega+1, \dots$  (naravno, ako ne postoji opasnost od zabune).

#### DEFINICIJA 1-1

Neka je  $\phi: M \rightarrow W$  valuacija desnog  $A$ -modula  $M$ ,  $\alpha$  proizvoljan element iz  $\phi(M)$  i  $\Sigma$  neprazan podskup od  $M^0$ . Ako je  $\alpha > 0$ , tada skup svih  $b \in \Sigma$  takvih da za svako  $a \in M$  postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  za koje je

$$(I) \quad a = bq + r, \quad \phi r < \phi b \leq \alpha,$$

zovemo  $\Sigma_\phi$ -EUKLIDSKIM RAZREDOM stepena  $\alpha$  modula  $M$  i označavamo sa  $\Sigma_\phi M_\alpha$ . Za  $\alpha=0$  stavljamo  $\Sigma_\phi M_0 = \{0\}$ . Pod  $\Sigma_\phi$ -EUKLIDSKIM JEZGROM modula  $M$  podrazumevamo uniju svih njegovih  $\Sigma_\phi$ -eukliđskih razreda stepena većeg od 0. Označavaćemo ga sa  $\Sigma_\phi M^*$ . U tom slučaju skup  $\{0\} \cup \Sigma_\phi M^*$  zovemo  $\Sigma_\phi$ -EUKLIDSKIM DELOM modula  $M$  i označavamo sa  $\Sigma_\phi M^*$ .

Uz prethodnu simboliku, razliku skupa  $\Sigma$  i  $\Sigma_\phi$ -eukliđskog jezgra modula  $M$  zvaćemo njegovim  $\Sigma_\phi$ -eukliđskim DEFJEKTOM. Za dato  $\alpha > 0$  iz  $\phi(M)$  uniju svih

$\Sigma_\phi$ -euklidskih razreda  $\Sigma_\phi M_\beta$  ( $\beta < \alpha$ ) modula  $M$  označavaćemo sa  $\Sigma_\phi M_\alpha^*$  i zvat ćemo izvodom razreda  $\Sigma_\phi M_\alpha$ . Ako je  $M=A$ , tada govorimo o desnim  $\Sigma_\phi$ -euklidskim razredima, jezgru, delu i defektu prstena  $A$ .

## LEMA 1-1

Neka je  $\phi: M \rightarrow W$  valuacija desnog  $A$ -modula  $M$ ,  $\Sigma$  podskup od  $M^0$ , i  $F_\phi$  familija svih podskupova  $S$  od  $\Sigma$  za koje je  $\phi$   $S$ -euklidska valuacija modula  $M$ . Tada, u odnosu na relaciju inkluzije, familija  $F_\phi$  ima tačno jedan maksimalan član  $L$ , i to je upravo  $\Sigma_\phi$ -euklidsko jezgro modula  $M$ .

DOKAZ. Pre svega, familija  $F_\phi$  nije prazna jer sadrži, na primer, prazan skup  $\emptyset$ . Nadalje, ako je  $(S_i)$  ( $i \in I$ ) bilo koji lanac elemenata familije  $F_\phi$ , neposredno se proverava da je i njihova unija  $S = \bigcup_{i \in I} S_i$  član te familije (što posebno znači da je i  $\Sigma_\phi$ -euklidsko jezgro  $\Sigma_\phi M^*$  modula  $M$  član familije  $F_\phi$ ). Otuda, prema Zornovoj lemi, familija  $F_\phi$  ima bar jedan maksimalan član  $L$ . Ako je  $b \in L$  i  $\phi(b) = \beta$ , biće  $b \in \Sigma_\phi M_\beta$ , a time i  $b \in \Sigma_\phi M^*$ . S druge strane je i  $\Sigma_\phi M^* \subset F_\phi$ , pa iz  $L \subset \Sigma_\phi M^*$  sledi da mora biti  $\Sigma_\phi M^* = L$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

Ako je  $\phi: M \rightarrow W$  valuacija  $A$ -modula  $M$ ,  $L = \Sigma_\phi M^*$   $\Sigma_\phi$ -euklidsko jezgro i  $\mathcal{E}_L$  familija svih  $L$ -euklidskih valuacija modula  $M$  (sa istim kodomenom) tada je sa  $\mu(a) = \min\{\psi(a) : \psi \in \mathcal{E}_L\}$  ( $a \in \Sigma$ ),  $\mu a = 0$  ( $a \in M - \Sigma$ ), definisana minimalna  $L$ -euklidska valuacija modula  $M$  (Teorema 1-2). Uz to, za svako  $b \in A$  i  $a, ab \in \Sigma$  važi  $\mu(ab) \geq \mu(a)$ . Dalje, indukcijom po  $\alpha$ , neposredno se zaključuje da za svako  $\alpha \in \mu(M)$  važi  $\Sigma_\psi M_\alpha \subset \Sigma_\mu M_\alpha$ ,  $\Sigma_\psi M^* \subset \Sigma_\mu M^*$  ( $\psi \in \mathcal{E}_L$ ).

## TEOREMA 1-1

Neka je  $\phi: M \rightarrow W$  valuacija,  $L = \Sigma_\phi M^*$   $\Sigma_\phi$ -euklidsko jezgro  $A$ -modula  $M$  i  $\alpha > 0$  proizvoljan element iz  $\phi(M)$ . Ako je  $\phi$  minimalna  $L$ -euklidska valuacija modula  $M$ , tada se  $\Sigma_\phi$ -euklidski razred  $R_\alpha = \Sigma_\phi M_\alpha$  modula  $M$  podudara sa skupom  $T_\alpha$  svih  $b \in \Sigma$  za koje je kanoničko preslikavanje (\*)  $f_\alpha: R_\alpha^* \rightarrow M/bA$  surjekcija ( $R_\alpha^* = \bigcup_{\beta < \alpha} R_\beta$ ).

DOKAZ. Neka je  $b \in R_\alpha$ . Tada za svako  $a \in M$  postoje  $q \in A$  i  $r \in L_0$  takvi da

je  $a = bq + r$ ,  $\phi r < \phi b$ . Kako je  $r \in L_0$  i  $\phi r < \phi b < \alpha$ , biće  $r \in R_\alpha$  za neko  $\beta < \alpha$ , a time i  $r \in R_\alpha^*$ . Uz to je  $a - r = bq \in bA$ , to jest  $a + bA = r + bA$ , a to upravo znači da je preslikavanje  $f_\alpha$  surjekcija. Otuda je  $b \in T_\alpha$ , a samim tim i  $R_\alpha \subset T_\alpha$ . Obratno, neka je sada  $b$  proizvoljan element iz  $T_\alpha$  i pretpostavimo da je  $\phi(b) > \alpha$ . Tada je sa

$$(2) \quad \psi(b) = \alpha, \quad \psi(a) = \phi(a) \quad (a \in M - \{b\}),$$

definisana jedna  $L$ -euklidska valuacija modula  $M$ . Zaista, kako je  $\phi: M \rightarrow W$   $L$ -euklidska valuacija modula  $M$ , za svako  $a \in M$  i  $c \in L$  postoje  $q \in A$  i  $r \in L_0$  takvi da je

$$(3) \quad a = cq + r, \quad \phi(r) < \phi(c).$$

Ako je tu  $c \neq b$  i  $r \neq b$ , tada prema (2) i (3) imamo  $a = cq + r$ ,  $\phi r < \phi c$ . Ako je  $c = b$ , tada iz  $b \in T_\alpha$  sledi da je kanoničko preslikavanje  $f_\alpha: R_\alpha^* \rightarrow M/bA$  surjekcija, pa za neko  $s \in R_\alpha^*$ , to jest za neko  $s \in L_0$  za koje je  $\phi(s) < \alpha$ , važi  $a + bA = s + bA$ , i dakle  $a = bq + s$  za neko  $q \in A$  i  $s \in L_0$ . S druge strane je  $\psi(s) = \phi(s) < \alpha$ , što sa  $\alpha = \psi b$  i  $c = b$  daje  $a = cq + r$ ,  $\psi r < \psi c$ . Najzad, ako je u (3)  $r = b$ , tada iz  $\phi(b) > \alpha$  sledi

$$(4) \quad \psi(r) = \alpha < \phi(r) < \phi(c) = \psi(c),$$

pa je  $\psi$   $L$ -euklidska valuacija modula  $M$ . Uz to je  $\psi(a) < \phi(a)$  ( $a \in M$ ), pa kako je  $\phi$  minimalna  $L$ -euklidska valuacija modula  $M$ , biće  $\psi = \phi$ , a time i  $\phi(b) = \psi(b) = \alpha$ , što je suprotno učinjenoj pretpostavci  $\phi b > \alpha$ . Dakle je  $T_\alpha \subset R_\alpha$ , a samim tim i  $R_\alpha = T_\alpha$ .  $\square$

#### TEOREMA 1-2

Neka je  $M$  desni  $A$ -modul,  $\Sigma$  podskup od  $M^0$ ,  $w$  dobro uređen skup, i  $(T_\alpha)$  ( $\alpha \in w$ ) familija podskupova od  $\Sigma_0$  određena sa:

$$(0) \quad T_0 = \{0\},$$

(a) Ako je  $\alpha > 0$  i  $T_\alpha^* = \cup_{\beta < \alpha} T_\beta$ , tada je  $T_\alpha$  skup svih elemenata  $b \in \Sigma$  za koje je kanoničko preslikavanje  $f_\alpha: T_\alpha^* \rightarrow M/bA$  surjekcija.

Tada je  $L = \cup_{\alpha > 0} T_\alpha$  euklidski podskup od  $M$ , i sa  $\phi a = 0$  ( $a \in M - L$ ) i

$$(5) \quad \phi(a) = \min\{\alpha \in W : a \in T_\alpha\} \quad (a \in L),$$

je definisana minimalna  $L$ -euklidska valuacija  $\phi: M \rightarrow W$  modula  $M$ . Uz to je  $T_\alpha$  upravo  $\Sigma_\phi$ -euklidski razred stepena  $\alpha$  modula  $M$ . Ako je pri tome  $|A| < |W|$ , tada je  $L = \Sigma M^*$  najveći euklidski podskup modula  $M$  koji je sadržan u datom skupu  $\Sigma$ .

DOKAZ. Neka je  $a \in A$  i  $b \in L$ . Ako je  $\phi b = \alpha$ , biće  $\alpha = \min\{\beta : b \in T_\beta\}$  i  $b \in T_\alpha$ . Otuda je kanoničko preslikavanje  $f_\alpha: T_\alpha^* \rightarrow M/bA$  surjekcija, pa postoji  $r$  iz  $T_\alpha^*$  takvo da je  $a + bA = r + bA$ , i dakle  $a = bq + r$  za neko  $q \in A$ . Nadalje, iz  $r \in T_\alpha^*$  sledi da za neko  $\beta < \alpha$  važi  $r \in T_\beta$ , pa prema (5) imamo  $\phi(r) < \alpha = \phi b$ , što sa  $a = bq + r$  i  $r \in L_0$  upravo znači da je  $\phi$  jedna  $L$ -euklidska valuacija modula  $M$ .

Ako je  $\mu: M \rightarrow W$  minimalna  $L$ -euklidska valuacija modula  $M$ , na osnovu Teoreme 1-1 zaključujemo da je  $L_\mu$ -euklidski razred stepena  $\alpha$  modula  $M$  upravo skup  $T_\alpha$  (za svako  $\alpha$  iz  $W$ ). Uz to je  $\mu(a) = \min\{\alpha : a \in T_\alpha\}$  ( $a \in L$ ) i  $\mu(a) = 0$  ( $a \in M-L$ ), što upoređeno sa (5) daje  $\mu = \phi$ .

Najzad, pretpostavimo da za neki podskup  $G$  od  $\Sigma$ , koji sadrži skup  $L$ , postoji bar jedna  $G$ -euklidska valuacija modula  $M$ , i neka je  $\psi: M \rightarrow W$  minimalna medju njima. Tada slično prethodnom zaključujemo da za svako  $a \in L$  važi  $\psi(a) = \phi(a)$ . Ako je  $G \neq L$ , neka je  $b$  bilo koji element iz  $G-L$  za koji je  $\psi(b) = \min\psi(G-L)$ . Za svako  $a \in M$  postoje  $q \in A$  i  $r \in G_0$  takvi da je  $a = bq + r$ ,  $\psi r < \psi b$ . S druge strane, iz  $L \subset G$ ,  $r \in G_0$  i

$$(6) \quad \psi(r) < \psi(b) = \min\psi(G-L)$$

sledi  $r \in L_0$ , i dakle  $r \in T^*$  za neko  $\alpha \in W$ . Uz to je  $a - r \in bA$ , i prema tome  $a + bA = r + bA$ , pa je kanoničko preslikavanje  $f_\alpha: T_\alpha^* \rightarrow M/bA$  surjekcija. To znači da je  $b \in T$ , a time i  $b \in L$ , što je suprotno učinjenoj pretpostavci  $b \in G-L$ . Dakle je  $G = L$ , pa je  $L$  najveći euklidski podskup modula  $M$  sadržan u datom skupu  $\Sigma$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### LEMA 1-2

Neka je  $M$  desni  $A$ -modul i  $\Sigma \subset M^0$ . Tada familija  $\mathcal{E}_\Sigma$  svih euklidskih podskupova  $S \subset \Sigma$  modula  $M$ , u odnosu na relaciju inkluzije, ima tačno jedan maksimalan član  $L = \Sigma M^*$ .

DOKAZ. Ako je  $w$  dobro uredjen skup za koji je  $|A| < |w|$ , tada za svaki euklidski podskup  $S$  od  $M^0$  postoji  $S$ -euklidska valuacija  $\phi: M \rightarrow w$  modula  $M$  za koju je  $\phi(M)$  početni interval skupa  $w$  (II, Teorema 1-6). Na osnovu Teoreme 1-2, familija  $\mathcal{E}_\Sigma$  ima bar jedan maksimalan član  $\Sigma = \Sigma M^*$ . Neka je  $G$  bilo koji maksimalan član familije  $\mathcal{E}_\Sigma$ ,  $\phi$  minimalna  $\Sigma$ -euklidska valuacija i  $\psi$  minimalna  $G$ -euklidska valuacija modula  $M$ .

Ako je  $R_\alpha = G_\psi M_\alpha$  ( $\alpha \in w$ ), tada je  $R_\alpha$  upravo skup svih  $b \in G$  za koje je kanoničko preslikavanje  $R^* \rightarrow M/bA$  surjekcija. S druge strane, prema Teoremi 1-1,  $T_\alpha = L_\phi M_\alpha$  je skup svih elemenata  $b \in \Sigma$  za koje je kanoničko preslikavanje  $T^* \rightarrow M/bA$  surjekcija. Kako je uz to  $G \subset \Sigma$ , transfinitnom indukcijom po  $\alpha$  neposredno zaključujemo da za svako  $\alpha \in w$  važi  $R_\alpha \subset T_\alpha$ . Otuda je i  $G_\psi M^* \subset L_\phi M^*$ , to jest  $G \subset \Sigma$ , i dakle  $G = \Sigma$  (jer je  $G$  maksimalan član familije  $\mathcal{E}_\Sigma$ ).  $\square$

Prema prethodnoj Lemi 1-2, za svaki podskup  $\Sigma$  od  $M^0$  postoji tačno jedan maksimalan euklidski podskup  $L \subset \Sigma$  modula  $M$ . Ako je uz to  $\phi: M \rightarrow w$  ( $|A| < |w|$ ) minimalna  $\Sigma$ -euklidska valuacija modula  $M$ , prema Teoremi 1-2  $\Sigma_\phi$ -euklidski razredi modula  $M$  su upravo skupovi  $T_\alpha$ , i dakle su potpuno odredjeni podskupom  $\Sigma$  od  $M^0$ . Otuda i naredna

#### DEFINICIJA 1-2

Neka je  $M$  desni  $A$ -modul,  $\Sigma$  podskup od  $M^0$ ,  $w$  dobro uredjen skup za koji je  $|A| < |w|$ , i  $(T_\alpha)$  ( $\alpha \in w$ ) familija podskupova od  $\Sigma_0$  data sa

$$(0) \quad T_0 = \{0\},$$

( $\alpha$ ) Ako je  $\alpha > 0$  i  $T_\alpha = \bigcup_{\beta < \alpha} T_\beta$ , tada je  $T_\alpha$  skup svih elemenata  $b \in \Sigma$  za koje je kanoničko preslikavanje  $T^* \rightarrow M/bA$  surjekcija.

Skup  $T_\alpha = \Sigma M_\alpha$ , odnosno  $\Sigma M^* = \bigcup_{\alpha > 0} T_\alpha$  zovemo  $\Sigma$ -EUKLIDSKIM RAZREDOM stepena  $\alpha$ , odnosno  $\Sigma$ -EUKLIDSKIM JEZGROM modula  $M$ . Razliku  $\Sigma - \Sigma M^*$  i uniju  $\Sigma M^* = \{0\} \cup \Sigma M^*$  redom zovemo  $\Sigma$ -euklidskim DEFJEKTOM i DELOM modula  $M$ .

Ako je  $\Sigma = M^0$ , tada u prethodnim terminima i oznakama izostavljamo " $\Sigma$ ", pa govorimo o euklidskim razredima  $M_\alpha$ , jezgru  $M^*$ , .. modula  $M$ . Ako je  $M = A$ , tada govorimo o DESNIM  $\Sigma$ -euklidskim razredima  $\Sigma A_\alpha$ , jezgru  $\Sigma A^*$ , delu  $\Sigma A^*$  i defektu  $\Sigma - \Sigma A$  prstena  $A$ .



Ako su  $\phi: M \rightarrow W$  i  $\psi: M \rightarrow W'$  minimalne  $\Sigma$ -euklidske valuacije modula  $M$ , tada su  $\Sigma$ -euklidski parovi  $(M, \phi)$  i  $(M, \psi)$  izomorfni (I, T.1-7). Ako je  $(1_M, h)$  odgovarajući izomorfizam, neposredno se proverava da za svako  $\alpha$  iz  $\phi(M)$  važi  $\Sigma_{M_\alpha} = \Sigma_{M_{h(\alpha)}}$ . Zato ćemo za skup indeksa  $\Sigma$ -euklidskih razreda modula  $M$  uzimati dobro uredjen skup "oblika"  $W = \{0, 1, \dots, \omega, \dots, \eta\}$  za koji je  $|A| < |W|$ . Jasno je da tada medju razredima  $\Sigma_{M_\alpha}$  ( $\alpha \in W$ ) mora biti jednakih (jer je  $\Sigma_{M_\beta} \subset \Sigma_{M_\alpha}$  za  $\beta < \alpha$ ). Ako je  $\lambda$  najmanji ordinal za koji je  $\Sigma_{M_\alpha} = \Sigma_{M_{\alpha+1}}$ , biće  $\Sigma_{M_\alpha} = \Sigma_{M_\lambda}$  za svako  $\alpha > \lambda$ , a time i  $\Sigma_{M_\lambda} = \Sigma_{M^*}$  sa

$$(7) \quad \lambda = \min \{ \alpha \in W : \Sigma_{M_\alpha} = \Sigma_{M^*} \}.$$

Ordinal  $\lambda = \lambda(\Sigma, M)$  odredjen sa (7) zvaćemo  $\Sigma$ -euklidskim *STEPENOM* modula  $M$  i označavati sa  $\partial(\Sigma_{M^*})$ . U slučaju da je  $\Sigma = M^0$  govorimo o *euklidskom stepenu* modula  $M$ , i umesto  $\partial(\Sigma_{M^*})$  pišemo samo  $\partial(M^*)$ . Ako je  $M = A$ , tada se neposredno proverava da je  $A_0 = \{0\}$  i  $A_1 = U_2(A)$  (= skup svih levih jednota prstena  $A$ ), a time i  $\partial(A^*) > 1$ . Posebno, prsten  $A$  je telo ako i samo ako je  $\partial(A^*) = 1$ .  $\square$

### TEOREMA 1-3

Podskup  $\Sigma$  desnog  $A$ -modula  $M$  je *euklidski* ako i samo ako se podudara sa svojim *euklidskim jezgrom*  $\Sigma_{M^*}$ . U tom slučaju je sa

$$(8) \quad \mu(a) = \min \{ \alpha \in W : a \in \Sigma_{M_\alpha} \} \quad (a \in \Sigma)$$

i  $\mu(a) = 0$  ( $a \in M - \Sigma$ ) definisana jedna minimalna  $\Sigma$ -euklidska valuacija  $\mu$  modula  $M$ .

*DOKAZ.* To je neposredna posledica prethodnih tvrdjenja. (Slučaj kada je  $M = A$  komutativan prsten i  $\Sigma = A^0$  razmatran je u SAMUEL [1]).  $\square$

### LEMA 1-3

Neka je  $M$  desni  $A$ -modul,  $\Sigma$  neprazan podskup od  $M^0$  i  $P$  PARCIJALNO uredjen skup u kome svaki opadajući lanac ima minimalni član. Ako postoji bar jedno preslikavanje  $\phi: M \rightarrow P$  sa svojstvom da za svako  $a$  iz  $M$  i  $b \in \Sigma^0$  postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  takvi da je  $a = bq + r$ ,  $\phi 0 \leq \phi r < \phi b$ , tada je  $\Sigma$  *euklidski podskup* modula  $M$  (SAMUEL [1]).

DOKAZ. Neka su  $T_\alpha$  ( $\alpha \in W$ )  $\Sigma$ -euklidski razredi modula  $M$  i pretpostavimo da skup  $S = \Sigma - \Sigma M^*$  nije prazan. Ako je  $\Pi = \phi(\Sigma)$ , tada uređen skup  $(\Pi, \geq)$  zadovoljava uslove Zornove leme, pa ima (bar jedan) minimalan član, na primer  $\beta$ . Neka je  $b$  bilo koji element iz  $S$  za koji je  $\phi(b) = \beta$ . Tada za svako  $a \in M$  postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma_0$  takvi da je  $a = bq + r$ ,  $\phi 0 < \phi r < \phi b$ . Kako je  $r \in \Sigma_0$  i  $\phi r < \phi b = \beta$ , mora biti  $r \in \Sigma M^*$ , a time i  $r \in \Sigma M_\alpha$  za neko  $\alpha$  iz  $W$ . To znači da je  $a - r \in bA$ , pa je kanoničko preslikavanje  $T_\alpha^* \rightarrow M/bA$  surjekcija. Otuda je  $b \in T_\alpha$ , a time i  $b \in \Sigma M^*$ , što je u suprotnosti sa ranije učinjenom pretpostavkom  $b \in \Sigma - \Sigma M^*$ . Prema tome mora biti  $\Sigma = \Sigma M^*$ , pa je  $\Sigma$  euklidski podskup modula  $M$ .  $\square$

PRIMER 1-1. (a) Odredimo euklidske razrede prstena  $Z$ , a time i njegovu minimalnu euklidsku valuaciju. Za  $m < n$  stavimo  $[m, n] = \{k \in Z : m \leq k \leq n\}$ . Jasno je da je  $Z_0 = \{0\}$  i  $Z_1 = \{-1, 1\}$ . Kako je  $Z_2^* = [-1, 1]$ , biće:  $n \in Z_2$  ako i samo ako je kanoničko preslikavanje  $Z_2^* \rightarrow Z/nZ$  surjekcija, što je ekvivalentno sa tim da za svako  $m \in Z$  ceo broj  $n$  deli neki od brojeva iz skupa  $\{m-1, m, m+1\}$ . Posebno, za  $m=2$  dobijamo da  $n$  mora deliti bar jedan od brojeva  $1, 2, 3$ . Otuda je  $n \in [-3, 3]^0$ , i dakle  $Z_2 \subset [-3, 3]^0$ . No, jasno je da svako  $n \in [-3, 3]^0$  deli bar jedan od brojeva  $m-1, m, m+1$  (za svako  $m$  iz  $Z$ ), pa je  $Z_2 = [-3, 3]^0$ , to jest  $Z_2 = [1-2^2, 2^2-1]^0$ .

Radeci slično prethodnom, indukcijom po  $n$  zaključujemo da za svaki prirodan broj  $n$  važi  $Z_n = [1-2^n, 2^n-1]^0$ . Na osnovu toga i Teoreme 1-3 zaključujemo da je minimalna euklidska valuacija  $\mu: Z \rightarrow N_0$  prstena  $Z$  data sa  $\mu(m) = \min\{n \in N_0 : m \in Z_n\}$ , to jest

$$(9) \quad \mu(m) = \min\{n \in N_0 : 2^n > |m|\} \quad (m \in Z).$$

Primetimo da je  $\mu(m)$  upravo broj cifara u dijadskom "zapisu" prirodnog broja  $|m|$ . Ako sa  $\partial(m)$  ( $m \in Z^0$ ) označimo "stepen" polinomskog rastava prirodnog broja  $|m|$  po 2, tada je  $\mu(m) = 1 + \partial(m)$  ( $m \in Z^0$ ).

(b) Prsten  $M = 2Z$  nije euklidski. Naime, neposredno se proverava da je  $M_1 = \emptyset$ , i dakle  $M^* \neq M^0$ . Štaviše, prazan skup je jedini euklidski podskup prstena  $M$ . Međutim,  $M = 2Z$  jeste euklidski  $Z$ -modul. Naime, radeci slično kao pod (a), neposredno zaključujemo da je euklidski razred stepena  $n \in N$  modula  $M$  dat sa  $M_n = 2Z \cap [1-2^n, 2^n-1]^0$ , a time i  $M^* = M^0$ .

( $\gamma$ ) Neka je  $K$  telo,  $f$  i  $\delta$  monomorfizam i desno  $f$ -diferenciranje tela  $K$ , i  $A = K[X, f, \delta]$  prsten desnih  $(f, \delta)$ -polinoma po  $X$  sa koeficijentima iz  $K$ . Ako je  $\partial$  stepena valuacija prstena  $A$  i  $P \in A$ ,  $Q \in A^0$ , tada iz  $P|Q$  sledi  $\partial(P) \leq \partial(Q)$ , pa radeći slično kao pod ( $\alpha$ ) zaključujemo da je  $A_n = K^n[X, f, \delta]$  (= skup svih polinoma iz  $A^0$  stepena  $< n$ ) za svako  $n \in \mathbb{N}$ . To posebno znači da je  $A^* = \bigcup_{n > 0} A_n = A^0$ , pa je (prema Teoremi 1-3)  $A$  desni euklidski prsten čija je minimalna euklidska valuacija  $\mu: A \rightarrow N_0$  data sa  $\mu(0) = 0$  i

$$(10) \quad \mu(P) = 1 + \partial(P) \quad (P \in A^0).$$

Ako za kodomen (euklidskih) valuacija prstena  $A = K[X, f, \delta]$  uzmemo skup  $W_0 = \{-\infty\} \cup N_0$ , tada je minimalna euklidska valuacija  $\mu: A \rightarrow W_0$  prstena  $A$  upravo njegova stepena valuacija  $\partial$ .

( $\delta$ ) Prsten  $Z[X]$  nije euklidski. Opštije: Ako je  $K$  domen, tada je prsten  $A = K[X]$  euklidski ako i samo ako je  $K$  telo. Zaista, prvo je  $A_0 = \{0\}$  i  $A_1 = U(A) = U(K)$ . Ako je  $U(K) = K^0$  biće  $K$  telo, i stvar je gotova. Zato pretpostavimo da je  $U(K) \neq K^0$ , i neka je  $c$  proizvoljan element iz  $K^0 - U(K)$ . Kako je  $b \in A_2$  ako i samo ako je kanoničko preslikavanje skupa  $A_2^* = U_0(K)$  u skup  $A/bA$  surjekcija, biće  $b \in A_2$  ako i samo ako za svako  $a \in A$  element  $b$  deli bar jedan od elemenata  $a-u$  ( $u \in A^0$ ) u prstenu  $A$ . Posebno, za  $a=c$  dobijamo da za neko  $u \in U_0(K)$   $b$  mora deliti  $c-u$ . Pri tom iz  $c \in U_0(K)$  sledi  $c-u \neq 0$ , i dakle  $\partial(b) = 0$ , a time i  $b \in K$ . Dalje, kako  $b$  mora deliti i bar jedan od elemenata  $X-u$  ( $u \in A_2^*$ ), to za neko  $p, q \in K$  važi  $b(pX+q) = X-u$ , što sa  $b=0$  daje  $bp=1$ . To znači da je  $b \in U(A)$ , pa je  $A_2 = A_1 = U(K)$ , a time i  $A^* = U(K) = A^0$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

PRIMER 1-2. Neka je  $L$  bilo koje polje,  $K$  polje razlomaka nad prstenom  $L[X]$  i  $A$  skup svih matrica oblika  $M_{a,b} = \begin{bmatrix} a & b \\ 0 & a \end{bmatrix}$  ( $a, b \in K$ ). Dalje, za svako  $a = a(X)$  iz  $A$  stavimo  $\tilde{a}(X) = a(X^2)$ , i neka je  $\cdot$  binarna operacija na skupu  $A$  data sa

$$(11) \quad \begin{bmatrix} a & b \\ 0 & a \end{bmatrix} \cdot \begin{bmatrix} p & q \\ 0 & p \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} ap & \tilde{a}q + bp \\ 0 & ap \end{bmatrix}.$$

Tada je  $A = (A, +, \cdot)$  nekomutativan prsten sa deliteljima nule. Posle

kraćeg računa dobijamo da su desni eukliđski razredi prstena  $A$  dati sa  $A_0 = \{0\}$ ,  $A_1 = U(A) = \{M_{a,b} : a \in K^0, b \in K\}$ ,  $A_2 = A^0 = A^*$ . Otuda je prsten  $A$  eukliđski zdesna, sa eukliđskim stepenom  $\delta(A^*) = 2$ .

Međutim, prsten  $A$  nije eukliđski i sleva. Naime, ako njegov levi eukliđski razred stepena  $\alpha$  označimo sa  ${}_0A$ , tada je  ${}_0A = \{0\}$ ,  ${}_1A = U(A)$ . Pretpostavimo da je  ${}_2A \neq {}_1A$ , i dakle  $v = M_{0,b} \in {}_2A$  za neko  $b \in K$ . Tada za svako  $u = M_{0,a} \in {}_1A$  postoje  $z = M_{p,q} \in {}_1A$  i  $w = M_{r,s} \in {}_2A = U_0(A)$  za koje je  $u = zv + w$ , i dakle  $r=0$ ,  $a = \bar{p}b + s$ . No, kako je  $r=0$  i  $w \in U_0(A)$ , mora biti i  $s=0$ , i prema tome (\*)  $a = \bar{p}b$ . Pri tome je  $\bar{p} = p(X^2)$ , pa za  $a = X^2$  iz (\*) sledi da za neko  $f \in K$  važi  $b = f(X^2)$ . Kako je  $b$  fiksirano, sada iz  $a = p(X^2)f(X^2)$  sledi da je svako  $a \in K$  oblika  $a = h(X^2)$  za neko  $h \in K$ . No jasno je da to ne važi, na primer, za  $a = X$ . Dakle je  ${}_2A = {}_1A$ , to jest  ${}^*A = {}_1A = A^0$ , pa prsten  $A$  nije eukliđski sleva.

Ako je  $e = M_{0,1}$ , neposredno se proverava da je  $I = eA$  (obostrani) ideal prstena  $A$ . Rađeći slično prethodnom, nije teško zaključiti da ne postoji  $u = M_{a,b}$  iz  $A$  za koje je  $I = Au$ . To posebno znači da u prstenu  $A$  levi ideal ne mora biti glavni. Prema tome, postoji prsten  $A$  koji je eukliđski zdesna, ali ne i sleva. Opštije: U desnom eukliđskom prstenu levi ideali ne moraju biti glavni.  $\square$

#### TEOREMA 1-4

Neka je simbolika iz 1, Teorema 2-8. Za svako  $\alpha < \eta$  i  $\theta \in T$  označimo sa  $R_\alpha(\theta)$  skup svih "polinoma"  $a \in A_\alpha^0$  za čije vodeće monome  $x[\epsilon_a]$  važi  $\theta_a \leq \theta$ . Ako je  $f_\alpha$  monomorfizam prstena  $B_\alpha$  za svako  $\alpha < \eta$ , tada je  $\{R_\alpha(\theta) : \theta \in T\}$  upravo familija svih desnih eukliđskih razreda prstena  $A_\alpha$ . To posebno važi i za prsten  $A_\eta = A$ .

Ovom prilikom nećemo navoditi dokaz prethodnog tvrdjenja. Napominjemo jedino da on "teče" transfinitnom indukcijom po  $\alpha$ . Za  $\alpha=1$  tvrdjenje se svodi na Primer 1-1 pod  $(\gamma)$ .  $\square$

U nekoliko narednih tvrdjenja biće reči o "zavisnosti" eukliđskih razreda količničkog modula  $M/L$  i proizvoda  $U \times V$  dva desna  $A$ -modula  $U$  i  $V$  od eukliđskih razreda samih  $A$ -modula  $M, U, V$ . Takodje će biti dokazano da eukliđski modul ne mora imati i konačnu eukliđsku valuaciju.

## LEMA 1-4

Ako je desni  $A$ -modul  $M$  euklidski, onda je to slučaj i sa svakim njegovim podmodulom  $L$ . Pravi podmodul  $L$  desnog  $A$ -modula  $M$  ne može biti njegov euklidski podskup.

DOKAZ. Ako je  $\phi: M \rightarrow W$  euklidska valuacija modula  $M$ , tada za svako  $a \in L$  i  $b \in L^\circ$  postoje  $q \in A$  i  $r \in M$  takvi da je  $a = bq + r$ ,  $\phi r < \phi b$ . Kako je  $L$  podmodul od  $M$ , biće i  $r = a - bq \in L$ , pa je restrikcija  $\psi$  od  $\phi$  na  $L$  jedna euklidska valuacija  $A$ -modula  $L$ . (Naravno da potprsten euklidskog prstena ne mora biti euklidski, kao što to pokazuje primer potprstena  $\mathbb{Z}$  prstena  $\mathbb{Z}$ .)

Pretpostavimo da je  $L$  euklidski podskup modula  $M$  i neka je  $\phi: M \rightarrow W$  bilo koja  $L$ -euklidska valuacija. Kako je  $L \neq \{0\}$ , biće  $b \in L$  za bar jedno  $b \neq 0$ . Tada za svako  $a \in M$  postoje  $q \in A$  i  $r \in L$  takvi da je  $a = bq + r$  sa  $\phi r < \phi b$ . Pri tome je  $L$  desni  $A$ -modul, pa  $b, r \in L$  povlači  $bq + r \in L$ , a time i  $a \in L$ , to jest  $M = L$ , što je suprotno pretpostavci.  $\square$

## TEOREMA 1-5

Neka je  $L$  podmodul desnog  $A$ -modula  $M$ ,  $\Sigma \subset M^\circ$ , i za svaki podskup  $S$  od  $M$  stavimo  $S/L = \{a+L: a \in S\}$ . Ako je  $\lambda$   $(\Sigma/L)$ -euklidski stepen modula  $M/L$ , tada za svaki ordinal  $\alpha < \lambda$  važi

$$(12) \quad (\Sigma M_\alpha)/L \subset (\Sigma/L)(M/L)_\alpha.$$

DOKAZ. Stavimo  $\Pi = \Sigma/L$  i  $\bar{a} = a+L$  ( $a \in A$ ). Za  $\alpha = 0, 1$  (12) sledi neposredno. Neka je  $\alpha > 1$  zadat ordinal ( $\alpha < \lambda$ ) i pretpostavimo da tvrdjenje važi za svaki ordinal  $\beta < \alpha$ . Tada iz  $(\Sigma M_\beta)/L \subset (\Sigma/L)(M/L)_\beta$  ( $\beta < \alpha$ ) sledi

$$(13) \quad (\cup_{\beta < \alpha} \Sigma M_\beta)/L \subset \cup_{\beta < \alpha} (\Sigma M_\beta/L) \subset \cup_{\beta < \alpha} \Pi(M/L)_\beta,$$

i prema tome

$$(14) \quad (\Sigma M_\alpha^\circ)/L \subset (\Sigma/L)(M/L)_\alpha^\circ.$$

Neka je  $\bar{c} = c+L$  proizvoljan element iz  $\Sigma M_\alpha/L$  sa  $c \in \Sigma M_\alpha$ . Za svako  $a$  iz  $A$  postoje  $q \in A$  i  $r \in \Sigma M_\alpha^\circ$  takvi da je  $a = cq + r$ . Tada je  $a+L = (c+L)q + (r+L)$ , to jest (\*)  $\bar{a} = \bar{c}q + \bar{r}$ . Kako je  $r \in \Sigma M_\alpha$ , biće  $\bar{r} \in \Sigma M_\alpha/L$ , pa na osnovu (14)

imamo  $\tau \in (\Sigma/L)(M/L)_{\alpha}^*$ , što sa  $\{*\}$  znači da je kanoničko preslikavanje

$$(15) \quad (\Sigma/L)(M/L)_{\alpha}^* \rightarrow (M/L)/\mathcal{E}(M/L)$$

surjekcija. Otuda je  $\tilde{c} \in (\Sigma/L)(M/L)_{\alpha} \cup \{L\}$ . Ako bi bilo  $\tilde{c} = L$ , tada bi iz  $\tilde{a} = \tilde{c}g + \tilde{r}$  sledilo  $\tilde{a} = \tilde{r} \in \Sigma M_{\alpha}/L$  ( $a \in M/L$ ), i dakle  $M/L \subset (\Sigma/L)(M/L)_{\alpha}^*$ , što je u suprotnosti sa  $\alpha < \lambda$ . Prema tome, mora biti  $\tilde{c} \in (\Sigma/L)(M/L)_{\alpha}$ , a time i  $(\Sigma M_{\alpha})/L \subset (\Sigma/L)(M/L)_{\alpha}$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### KOROLAR 1-1

Ako je  $L$  podmodul desnog  $A$ -modula  $M$  i  $\Sigma$  neprazan podskup od  $M^0$ , tada važi ( $\Sigma M^*$  označava  $\Sigma$ -euklidski deo modula  $M$ ):

$$(16) \quad (\Sigma M^*)/L \subset (\Sigma/L)(M/L)^* \subset \Sigma/L,$$

i ako je  $\Sigma$  euklidski podskup modula  $M$ , onda je takav i skup  $\Sigma/L$  u modulu  $M/L$ . Posebno, ako je modul  $M$  euklidski, onda je to slučaj i sa količničkim modulom  $M/L$ .

**DOKAZ.** To je neposredna posledica prethodne Teoreme 1-5. Ako je  $M=A$  i  $L$  obostran ideal prstena  $A$ , tada je  $A/L$  i prsten. Pri tom "euklidnost" prstena  $A$  povlači euklidnost količničkog prstena  $A/L$ .

Ako je  $f: M \rightarrow S$  morfizam u kategoriji  $\text{Mod}_A$  (odnosno  $\text{ANM}$ ), tada važi  $f(M) = M/L$ , pri čemu je  $L = \text{Ker}(f)$  podmodul modula  $M$  (odnosno obostran ideal prstena  $M$ ). Otuda "euklidnost" modula (prstena)  $M$  povlači i "euklidnost njegove slike"  $f(M)$  pri morfizmu  $f$ .  $\square$

#### TEOREMA 1-6

Desni  $A$ -modul  $M$  je euklidski ako i samo ako njegov euklidski deo  $M^*$  sadrži bar jedan maksimalan podmodul  $L$  modula  $M$ .

**DOKAZ.** Jasno je da je uslov potreban. Dokažimo da je i dovoljan. Neka je  $L$  maksimalan podmodul modula  $M$  za koji važi  $L \subset M^*$ . Pretpostavimo da je  $M \neq M^*$  i neka je  $a \in M - M^*$ . Iz  $a \notin L$  sledi da podmodul  $L + aA$  od  $M$  strogo sadrži maksimalan podmodul  $L$  od  $M$ , pa mora biti  $L + aA = M$ , što sa  $L \subset M^*$

daje  $M = M' + aA$ . Ako je  $\eta = \partial(M')$  euklidski stepen modula  $M$ , biće  $M' = M'_\eta$ , i dakle  $M = M'_\eta + aA$ . To znači da je kanoničko preslikavanje  $F: M'_\eta \rightarrow M/aA$  surjektivna, pa je  $a \in M'_\eta$ . Uz to je  $M' = M'_\eta$ , i prema tome  $a \in M'$ . Medjutim, to je nemoguće jer je  $a \in M - M'$ . Dakle je  $M' = M$ .  $\square$

## LEMA 1-5

|| Ako je  $L$  podmodul desnog  $A$ -modula  $M$ , i ako za bar jedan euklidski podskup  $\Sigma$  od  $M$  važi (\*)  $M = \Sigma_0 + L$ , tada je  $A$ -modul  $M/L$  euklidski.

DOKAZ. Iz (\*) sledi da je svako  $a \in M$  oblika  $a = b + c$  ( $b \in \Sigma_0$ ,  $c \in L$ ), a time i:  $\bar{a} = a + L = b + L$  za neko  $b \in \Sigma_0$ . Otuda je  $M/L \subset \Sigma_0/L \subset M'/L$ , pa na osnovu Korolara 1-1 zaključujemo da je  $M/L = (M/L)'$ .  $\square$

## TEOREMA 1-7

|| Neka je  $L$  podmodul i  $\Sigma$  euklidski podskup desnog  $A$ -modula  $M$ . Ako  $L$  ima neprazan presek sa skupom  $\Sigma^0$ , tada je  $L = cA$  za neko  $c \in \Sigma^0$ , i količnički modul  $M/L$  je euklidski.

DOKAZ. Kako je  $\Sigma^0 \cap L \neq \emptyset$ , biće  $\Sigma_\alpha \cap L \neq \emptyset$  za bar jedan ordinal  $\alpha > 0$ . Neka je  $\alpha > 0$  najmanji ordinal za koji je  $\Sigma_\alpha \cap L \neq \emptyset$  i  $c$  bilo koji element iz  $\Sigma_\alpha \cap L$ . Zbog  $\alpha > 0$  mora biti  $c \neq 0$ , pa iz  $c \in \Sigma_\alpha$  sledi da za svako  $a \in M$  postoji  $g \in A$  takvo da je  $a - cg \in \Sigma_\alpha^*$ , to jest  $a - cg = 0$  ili  $a - cg \in \Sigma_\beta$  za neko  $\beta < \alpha$ . To posebno važi za svako  $a \in L$ . Kako je  $L$  podmodul modula  $M$ , iz  $a, c \in L$  sledi  $a - cg \in L$ , pa zbog  $\beta < \alpha$  ne može biti  $a - cg \in \Sigma_\beta$ . Dakle, za svako  $a \in L$  postoji  $g \in A$  za koje je  $a - cg = 0$ , pa je  $L \subset cA$ . Kako je uz to  $c \in L$ , biće  $L = cA$  sa  $c \in \Sigma^0$ , čime je dokazan prvi deo tvrdjenja. Dalje, iz  $a - cg \in \Sigma_\alpha^*$  sledi da za  $cg = b$  i neko  $r \in \Sigma_0$  važi  $a = b + r$ , i prema tome  $M = \Sigma_0 + L$ , pa drugi deo tvrdjenja sledi iz Leme 1-5.  $\square$

## LEMA 1-6

|| Ako je  $\Sigma$  euklidski podskup desnog  $A$ -modula  $M$ , tada za svako  $a$  iz  $M - \Sigma^0$  važi  $aA \cap \Sigma^0 = \emptyset$ , a time i  $aA \subset M - \Sigma^0$ .

DOKAZ. Pretpostavimo da skup  $aA \cap \Sigma^0$  nije prazan i neka je  $b \in aA \cap \Sigma^0$ . Tada za neko  $c \in A$  važi  $b = ac$ . Dalje, iz  $b \in \Sigma^0$  sledi da je  $b \in \Sigma_\alpha$  za bar

jedan ordinal  $\alpha < \eta$ , gde je  $\eta = \partial(\Sigma^0)$ . To posebno znači da je kanoničko preslikavanje  $\Sigma M_\alpha \rightarrow M/a\alpha A$  surjeksija, pa je to slučaj i sa kanoničkim preslikavanjem  $\Sigma M_\alpha \rightarrow M/aA$ . Otuda je  $a \in \Sigma M_\alpha$ , i dakle  $a \in \Sigma^0$ , što se kosi sa  $a \in M - \Sigma^0$ .  $\square$

#### TEOREMA 1-8

|| Ako je  $M$  desni  $A$ -modul i  $L$  bilo koji maksimalan element familije svih podmodula od  $M$  koji su sadržani u skupu  $M - M^*$ , tada je modul  $M/L$  euklidski.

DOKAZ. Pretpostavimo da modul  $M/L$  nije euklidski. Tada skup  $(M/L) - (M/L)^*$  nije prazan. Neka je  $\bar{a} = a+L$  bilo koji od njegovih elemenata. Iz  $a+L \neq L$  sledi  $a \notin L$ . Prema Lemi 1-6 je  $(a+L)(M/L) \subset (M/L) - (M/L)^*$ . Kako je uz to  $M^*/L \subset (M/L)^*$  (Korolar 1-1), biće

$$(17) \quad (a+L)(M/L) \subset (M/L - M^*/L) \cup \{L\}.$$

Pretpostavimo da skup  $(aA+L) \cap M^*$  nije prazan i neka je  $b=ac+x$  bilo koji njegov član. Tada je  $b+L = ac+L = (a+L)c$  ( $c \in A$ ), i dakle  $\bar{b} \in \bar{a}A$ . Uz to, iz  $b \in M^*$  sledi  $\bar{b} \in M^*/L$ , pa prema (17) mora biti  $\bar{b} = L$ , to jest  $b \in L$ , a time i  $b \in M - M^*$ , što je u suprotnosti sa  $b \in M^*$ .

Prema tome mora biti  $(aA+L) \cap M^* = \emptyset$ . Otuda je  $aA+L$  podmodul modula  $M$  koji je sadržan u skupu  $M - M^*$  i koji sadrži podmodul  $L$ . No, kako je  $L$  maksimalan član familije svih podmodula od  $M$  koji su sadržani u  $M - M^*$ , mora biti  $aA+L = L$ , a time i  $a \in L$ , što je u suprotnosti sa  $a \notin L$ . Dakle je  $M/L = (M/L)^*$ , pa je modul  $M/L$  euklidski.  $\square$

Ako je  $M=A$  i  $L$  desni ideal prstena  $A$ , tada je pod pretpostavkama prethodne teoreme  $A$ -modul  $A/L$  euklidski. Ako je uz to ideal  $L$  obostran, tada je  $A/L$  i desni euklidski prsten, tj. euklidski  $(A/L)$ -modul.

Količnički modul  $M/L$  može biti euklidski i za neki podmodul  $L$  od  $M$  koji je sadržan u  $M - M^*$ , i koji nije maksimalan član u familiji  $\mathcal{K}$  svih takvih podmodula modula  $M$ . Tako, na primer, ako je  $M=A = \mathbb{Z}[X]$  i  $L = (X)$ , biće  $A^* = \{-1, 1\}$  i  $L \subset A - A^*$ . Pri tome je prsten  $A/L$  izomorfan euklidskom prstenu  $\mathbb{Z}$  pa je i sam euklidski. S druge strane, iz  $A^* \subset U(A)$  sledi da su maksimalni članovi familije  $\mathcal{K}$  upravo maksimalni ideali prstena  $A$ , pa



kako  $A/L$  nije polje,  $L$  nije maksimalan ideal prstena  $A$ , a samim tim ni maksimalan član familije  $\mathcal{K}$ .

### TEOREMA 1-9

Ako su  $U$  i  $V$  desni moduli nad prstenima  $A$  i  $B$  respektivno,  $G \subset U^0$  i  $H \subset V^0$  euklidski skupovi,  $M = U \times V$  desni modul nad prstenom  $C = A \times B$  i  $\Sigma = G \times H$ , tada važi

$$(17) \quad \Sigma_{M, \nu} = \cup_{\alpha, \beta} (GU_{\alpha} \times HV_{\beta}) \quad (0 < \nu < \omega),$$

pri čemu se sabiranje vrši po  $\alpha, \beta > 0$  za koje je  $\alpha + \beta \leq \nu + 1$ , i  $\Sigma$  je euklidski podskup modula  $M$ . Ako je uz to modul  $V$  euklidski, tada je i  $G \times V$  euklidski podskup modula  $M = U \times V$ .

DOKAZ. Jasno je da je  $M_1 = GU_1 \times HV_1$ , pa (17) važi za  $\nu=1$ . Pretpostavimo da (17) važi za svako  $\nu < \eta$  ( $\eta$  zadat prirodan broj) pa dokažimo da važi i za  $\nu = \eta$ . Neka su  $\alpha, \beta > 0$  takvi da je  $\alpha + \beta \leq \eta + 1$ . Ako je  $(a, b) \in GU_{\alpha} \times HV_{\beta}$ , to jest  $a \in GU_{\alpha}$  i  $b \in HV_{\beta}$ , tada za svako  $x \in U$  i  $y \in V$  postoje  $p \in A$ ,  $q \in B$  i  $r \in GU_{\alpha}^*$ ,  $s \in HV_{\beta}^*$  takvi da je  $x = ap + r$  i  $y = bq + s$ , tj.:

$$(18) \quad (x, y) = (a, b)(p, q) + (r, s),$$

gde je  $(r, s)$  iz  $GU_{\alpha}^* \times HV_{\beta}^*$ . Ako je  $\{r=0 \text{ i } s=0\}$  ili  $\{r \neq 0 \text{ i } s \neq 0\}$ , tada prema induktivnoj pretpostavci važi  $(r, s) \in \Sigma_{M, \eta}^*$ , a time i  $(a, b) \in \Sigma_{M, \eta}$  (jer je  $(\alpha-1) + (\beta-1) < \eta$ ). Zato pretpostavimo da je, na primer,  $r=0$  i  $s=0$ . U tom slučaju (18) možemo pretstaviti u obliku

$$(19) \quad (x, y) = (a, b)(p-1, q) + (a, s).$$

Pri tome je  $(a, s) \in GU_{\alpha} \times HV_{\beta}^*$ , a time i  $(a, s) \in GU_{\alpha} \times HV_{\gamma}$  za neki prirodan broj  $\gamma < \beta$ . Uz to je  $\alpha + \gamma < \alpha + \beta$ , tj.  $\alpha + \gamma \leq (\eta-1) + 1$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke imamo  $(a, s) \in \Sigma_{M, \eta-1}$ , i dakle  $(a, b) \in \Sigma_{M, \eta}$ . Prema tome, za svako  $(x, y)$  iz  $M$  postoje  $(p, q) \in C$  i  $(r, s) \in \Sigma_{M, \eta}^*$  takvi da važi (18), pa je  $(a, b) \in \Sigma_{M, \eta}$ , a samim time i  $(*) \cup_{\alpha, \beta} (GU_{\alpha} \times HV_{\beta}) \subset \Sigma_{M, \eta}$  ( $\alpha, \beta > 0$ ,  $\alpha + \beta \leq \eta + 1$ ).

Neka je sada  $(a, b)$  proizvoljan element iz  $\Sigma_{M, \eta}$ . To posebno znači da za svako  $(x, y) \in M$  postoje  $(p, q) \in C$  i  $(r, s) \in \Sigma_{M, \eta}^*$  takvi da važi (18).

Iz  $(r,s) \in \Sigma_{\eta}^*$  sledi da je  $(r,s) = (0,0)$  ili  $(r,s) \in \Sigma_{\theta}$  za neko  $0 < \theta < \eta$ . Kako prema induktivnoj pretpostavci (17) važi za svako  $\nu < \eta$ , imamo da je  $(r,s) = (0,0)$  ili  $(r,s) \in GU_{\alpha} \times HV_{\beta}$  za neko  $\alpha, \beta > 0$ ,  $\alpha + \beta \leq \theta + 1 \leq \eta$ . Uz to iz  $\alpha < \eta$  i  $\beta < \eta$  sledi  $r \in GU_{\eta}^*$ ,  $s \in HV_{\eta}^*$ . S druge strane, prema (18), za svako  $x \in U$  i  $y \in V$  je  $x = ap + r$  i  $y = bq + s$ , što sa prethodnim daje  $a \in GU_{\eta}^*$ ,  $b \in HV_{\eta}^*$ , to jest  $(a,b) \in GU_{\eta} \times HV_{\eta}$ , a time i (\*\*)  $\Sigma_{\eta} \subset GU_{\eta} \times HV_{\eta}$ .

Pretpostavimo da za neko  $\alpha, \beta > 0$ , za koje je  $\alpha + \beta > \eta + 1$ , postoje  $a$  iz  $GU_{\alpha} - GU_{\alpha}^*$  i  $b$  iz  $HV_{\beta} - HV_{\beta}^*$  takvi da je  $(a,b) \in \Sigma_{\eta}$ . Tada za svako  $(x,y)$  iz  $M$  postoje  $(p,q) \in C$  i  $(r,s) \in \Sigma_{\eta}^*$  takvi da važi (18), a time i

$$(20) \quad x = ap + r, \quad y = bq + s,$$

sa  $(r,s) = (0,0)$  ili  $(r,s) \in \Sigma_{\lambda}$  za neko  $0 < \lambda < \eta$ . Kako je  $\alpha + \beta > \eta + 1$  biće  $\alpha > 1$  ili  $\beta > 1$ . Neka je, na primer,  $\beta > 1$  i označimo sa  $Y$  skup svih  $y$  iz  $V$  koji nisu oblika  $bq$ . Iz  $\beta > 1$  sledi  $b \in HV_1$ , pa skup  $Y$  nije prazan. Za svako  $x$  iz  $U$  i  $y$  iz  $Y$  u (18) mora biti  $(r,s) \neq (0,0)$ , i dakle  $(r,s) \in \Sigma_{\lambda}$ . Kako je  $0 < \lambda < \eta$ , na osnovu induktivne pretpostavke postoje prirodni brojevi  $m$  i  $n$  takvi da je  $m + n \leq \lambda + 1$  i  $(r,s) \in GU_m \times HV_n$ , tj.  $r \in GU_m$  i  $s \in HV_n$ . Uz to možemo pretpostaviti da su  $m = m(x,y)$  i  $n = n(x,y)$  najmanji ordinali sa tim svojstvom. U tom slučaju je  $m \leq \alpha$  i  $n \leq \beta$ .

Neka je  $\gamma = \eta - 1$ . Tada, zbog  $b \in HV_{\beta} - HV_{\beta}^*$ , za bar jedno  $y \in Y$  odgovarajuće  $n$  nije manje od  $\gamma$  (jer bi u suprotnom bilo  $b \in HV_{\gamma}$  sa  $\gamma < \beta$ , što se kosi sa učinjenom pretpostavkom). Za  $y \in Y$  i  $x = 0$  iz (18) i  $s \neq 0$  sledi da je  $r = a(-q) \neq 0$ , pa kako  $r \in GU_m$ , mora biti i  $a \in GU_m$ . S druge strane je  $a \in GU_m - GU_m^*$ , pa je  $m > \alpha$ , što sa  $m \leq \alpha$  daje  $m = \alpha$ . Otuda za  $x = 0$  i  $y \in Y$  za koje je  $n = n(0,y) \geq \gamma$  važi

$$(21) \quad m + n + 1 \geq \alpha + \gamma + 1 = \alpha + \beta > \eta + 1.$$

Medjutim, to nije moguće jer za neko  $\lambda < \eta$  važi  $m + n \leq \lambda + 1$ , i prema tome  $m + n + 1 \leq \eta + 1$ . Dakle, ako je  $(a,b) \in \Sigma_{\eta}$ , prema (\*\*) je  $a \in GU_{\eta}$ ,  $b \in HV_{\eta}$ . Ako su  $\alpha$  i  $\beta$  najmanji prirodni brojevi za koje je  $a \in GU_{\alpha}$  i  $b \in HV_{\beta}$ , tada je  $\alpha + \beta \leq \eta + 1$ , i dakle  $\Sigma_{\eta} \subset \cup_{\alpha, \beta} (GU_{\alpha} \times HV_{\beta})$  ( $\alpha, \beta > 0$ ,  $\alpha + \beta \leq \eta + 1$ ), što sa (\*) daje jednakost (17) za  $\nu = \eta$ .

Neka su  $\lambda = \partial(G)$  i  $\eta = \partial(H)$  euklidski stepeni skupova  $G$  i  $H$ . Ako su  $\lambda$  i  $\eta$  prirodni brojevi i  $\tau = \lambda + \eta$ , tada na osnovu jednakosti (17) imamo:

$$(22) \quad \Sigma M^* \supset \bigcup_{0 < \nu < \tau} \Sigma M_\nu = \bigcup_{\alpha, \beta} (G U_\alpha \times H V_\beta) = (\bigcup_{\alpha > 0} G U_\alpha) \times (\bigcup_{\beta > 0} H V_\beta),$$

a time i  $\Sigma M^* = G \times H = \Sigma$ , pa je  $\Sigma = G \times H$  euklidski podskup modula  $M$ . Dokažimo da to važi i ako su  $\lambda$  i  $\eta$  proizvoljni ordinali. Neka je  $\phi: U \rightarrow W$  minimalna  $G$ -euklidska valuacija modula  $U$  i  $\psi: V \rightarrow W$  minimalna  $H$ -euklidska valuacija modula  $V$ . Tada je preslikavanje  $\delta: M \rightarrow W$  modula  $M = U \times V$  u dobro uređen skup  $W \times W$  (sa lekslografskim uređenjem) definisano sa

$$(23) \quad \delta(a, b) = (\phi a, \psi b), \quad (a, b) \in M,$$

jedna  $\Sigma$ -euklidska valuacija modula  $M$ . Zaista, neka je  $(a, b) \in \Sigma$ , i dakle  $a \in G$  i  $b \in H$ . Tada za svako  $x \in U$ ,  $y \in V$  postoje  $p \in A$ ,  $q \in B$  i  $r \in G_0$ ,  $s \in H_0$  za koje je  $x = ap + r$  i  $y = bq + s$ , a time i

$$(24) \quad (x, y) = (a, b)(p, q) + (r, s).$$

sa  $\phi r < \phi a$  i  $\psi s < \psi b$ . Ako je  $(r, s) = (0, 0)$  ili  $(r \neq 0, s \neq 0)$ , biće  $(r, s) \in \Sigma_0$  sa  $\delta(r, s) < \delta(a, b)$ , i stvar je u redu. Ako je, npr.,  $r = 0$  i  $s \neq 0$ , tada je  $\delta(r, s) < \delta(a, b)$ , ali nije  $(r, s) \in \Sigma_0$ . No, zbog  $r = 0$ , (24) možemo izraziti i sa  $(x, y) = (a, b)(p-1, q) + (a, s)$ , pri čemu je, kako  $(a, s) \in \Sigma_0$ , tako i  $\delta(a, s) < \delta(a, b)$ . Sličan zaključak imamo i u slučaju da je  $r \neq 0$  i  $s = 0$ , pa je  $(a, b) \in \Sigma M^*$ , a time i  $\Sigma \subset \Sigma M^*$ , što sa  $\Sigma M^* \subset \Sigma$  daje  $\Sigma M^* = \Sigma$ .

Najzad, dokažimo da je za  $H = V - \{0\}$  i skup  $L = G \times H_0 = G \times V$  euklidski u modulu  $M$ . Neka je  $\tilde{W}$  ordinalna suma dobro uređenih skupova  $W \times W$  i  $W^0$  (u kojoj je  $W \times W$  početni interval) i  $\zeta: M \rightarrow \tilde{W}$  valuacija koja se na skupu  $M - \{(a, 0) : a \in G\}$  podudara sa prethodnom valuacijom  $\delta$ , dok je

$$(25) \quad \zeta(a, 0) = \phi(a), \quad (a, 0) \in G \times \{0\}.$$

Prema upravo dokazanom delu tvrdjenja skup  $\Sigma = G \times H = G \times V^0$  je euklidski u modulu  $M$ , pa kako je  $L = (G \times \{0\}) \cup \Sigma$ , treba još dokazati da za svako  $a \in G$  važi  $(a, 0) \in LM^*$ . Zaista, iz "euklidnosti" skupa  $G$  u modulu  $U$  sledi da za svako  $(x, y) \in M$  postoje  $(p, q) \in C$  i  $(r, s) \in G_0 \times V$  takvi da je

$$(26) \quad (x, y) = (a, 0)(p, q) + (r, s)$$

sa  $\phi r < \phi a$ . Pri tome mora biti  $s = y$ . Ako je  $(r, s) = (0, 0)$  ili  $r \neq 0$ , tada je

$\zeta(r,s) < \zeta(a,0)$  sa  $(r,s) \in L_0$  (jer je  $R_0 = \mathbb{N}$ ). U slučaju da je  $s \neq 0$  i  $r=0$  jednakost (26) možemo zapisati u obliku  $(x,y) = (a,0)(p-1,q) + (a,s)$ , i pri tome važi  $(a,s) \in L_0$  sa  $\zeta(a,s) < \zeta(a,0)$ . Otuda  $(a,0) \in LM^*$ , a time i samo tvrdjenje.  $\square$

#### KOROLAR 1-2

|| Ako su desni  $A$ -modul  $U$  i  $B$ -modul  $V$  euklidski, onda je to slučaj i sa desnim modulom  $M = U \times V$  nad prstenom  $C = A \times B$ .

DOKAZ. Prema Teoremi 1-9 skup  $U_0 \times V$  je euklidski u modulu  $M$ . Neka je  $\mu$  minimalna  $L$ -euklidska valuacija modula  $M$  i  $\eta = \partial(LM^*)$  euklidski stepen skupa  $L = U_0 \times V$ . Ako je  $\psi$  minimalna euklidska valuacija modula  $V$ , tada je sa  $\theta(u) = \mu(u)$  ( $u \in L_0$ ) i

$$(27) \quad \theta(0,b) = \eta + \psi b, \quad u = (0,b) \in M - L_0,$$

definisana jedna euklidska valuacija  $\theta$  modula  $M$ . Kako se preslikavanje  $\theta$  podudara sa  $L$ -euklidskom valuacijom  $\mu$  modula  $M$  na skupu  $L$ , treba još dokazati da za svako  $(x,y) \in M$  i  $(0,b) \in M - L_0$  postoje  $(p,q) \in C$  i  $(r,s)$  iz  $M$  takvi da je

$$(28) \quad (x,y) = (0,b)(p,q) + (r,s),$$

sa  $\theta(r,s) < \theta(0,b)$ . Pri tome mora biti  $r=x$ . Zaista, kako je  $\psi$  euklidska valuacija modula  $V$ , postoje  $q \in B$  i  $s \in V$  za koje je  $y = bq + s$ ,  $\psi s < \psi b$ , to jest za koje važi (28) sa  $\psi s < \psi b$ . S druge strane, prema (27) je

$$(29) \quad \theta(0,s) = \eta + \psi s < \eta + \psi b = \theta(0,b),$$

što sa  $\theta(r,s) < \theta(0,s)$  daje  $\theta(r,s) < \theta(0,b)$ , pa je  $\theta$  euklidska valuacija modula  $M$  (koja ne mora biti minimalna). Otuda i tvrdjenje.  $\square$

Neka je simbolika iz prethodne Teoreme 1-9. Zavisnost euklidskih razreda  $\Sigma M_\omega$  skupa  $\Sigma = G \times H$  od euklidskih razreda  $GU_\omega$  i  $HV_\omega$  skupova  $G$  i  $H$  u opštem slučaju je dosta nepregledna. Ako je  $\omega \leq \lambda, \eta$ , može se dokazati da je  $\Sigma M_\omega = \{GU_\omega \times HV_\omega\} \cup \{GU_\omega \times HV_1\} \cup \{GU_1 \times HV_\omega\}$ . Posebno, ako je  $G = U^0$  i

$H = \mathcal{V}^0$ , tada za  $\lambda, \eta > \omega$  euklidski stepen skupa  $\Sigma = \mathcal{U}^0 \times \mathcal{V}^0$  nije konačan. Uz to je i  $\Sigma = \mathcal{U}^0 \times \mathcal{V}$  euklidski podskup modula  $M$ , i neposredno se zaključuje da je (\*)  $\Sigma M_{\mathcal{V}} = \Sigma M_{\mathcal{V}}$  ( $0 < \mathcal{V} < \omega$ ). S druge strane, kako za svako  $a \neq 0$  važi  $(a, 0) \in \Sigma - \Sigma_0$ , stepen  $\Sigma$ -euklidskog razreda modula  $M$  kome "pripada"  $(a, 0)$  ne može biti konačan. To posebno znači da je euklidski stepen skupa  $\Sigma^0$  veći od  $\omega$ , pa na osnovu Teoreme 1-3 zaključujemo da minimalna (a time ni bilo koja druga)  $\Sigma$ -euklidska valuacija modula  $M$  nije konačna. Otuda i naredni

#### KOROLAR 1-3

|| Postoji euklidski modul  $M$  čija minimalna euklidska valuacija nije konačna. Posebno, postoji komutativan euklidski prsten koji nema nijednu konačnu euklidsku valuaciju.  $\square$

Kako za proizvoljne prstene  $A$  i  $B$  važi  $R(A \times B) = R(A) \times R(B)$ , iz Th. 1-9 sledi da  $\Gamma$ -euklidnost prstena  $A$  i  $B$  povlači  $\Gamma$ -euklidnost njihovog proizvoda  $A \times B$ . Pri tome, ako su minimalne  $\Gamma$ -euklidske valuacije prstena  $A$  i  $B$  konačne, onda je to slučaj i sa minimalnom  $\Gamma$ -euklidskom valuacijom prstena  $A \times B$ . Jasno je da to važi i u slučaju kada se " $\Gamma$ " zameni sa  $\Delta$ , odnosno  $\Lambda$ . Neposredno se zaključuje da to važi i za svaki proizvod od konačno mnogo  $\Gamma$ -euklidskih prstena.  $\square$

### III

## LOKALIZACIJA, PROIZVOD I DIREKTNA SUMA EUKLIDSKIH PRSTENA

### 1. O LOKALIZACIJI I EUKLIDNOSTI PRSTENA

Neka su  $A$  i  $B$  proizvoljni prsteni i  $S$  neprazan podskup od  $A$ . Tada za morfizam  $f:A \rightarrow B$  kažemo da je  $S$ -invertibilan ako je  $f(S) \subset U(B)$ , to jest ako elemente skupa  $S$  prevodi u jednote prstena  $B$ . Za svaki prsten  $A$  i neprazan podskup  $S$  od  $A$  postoji prsten  $A_S$  sa, tzv., univerzalnim  $S$ -invertibilnim morfizmom  $h:A \rightarrow A_S$ , tj. sa svojstvom da za svaki prsten  $B$  i  $S$ -invertibilni morfizam  $f:A \rightarrow B$  postoji tačno jedan morfizam  $u:A_S \rightarrow B$  takav da je  $f = u \circ h$ . Sam prsten  $A_S$  zovemo univerzalnim  $S$ -invertibilnim prstenom prstena  $A$ . Pri tome je posebno važan slučaj kada je  $S$  desni IMENITELJ ili DENOMINATOR prstena  $A$ , tj. multiplikativan podskup od  $A$  (i dakle  $1 \in S$ ) koji zadovoljava sledeća dva uslova:

$$D1. \quad aS \cap xA \neq \emptyset \quad (a \in A, x \in S),$$

$$D2. \quad \text{Ako za } a \in A \text{ i } x \in S \text{ važi } ax = 0, \text{ tada za neko } y \in S \text{ važi i } ya = 0.$$

Slično se definiše i levi denominator prstena  $A$ . Za prsten  $A$  kažemo da zadovoljava desni Ore-ov uslov ako važi  $D1$  za  $S = R(A)$ . Ako je  $S$  desni denominator u prstenu  $S$ , tada je sa

$$(1) \quad (a,x) \sim (b,y) \iff (\exists u,v \in A) (au = bv \wedge xu = yv \in S)$$

definisana jedna relacija ekvivalencije na skupu  $A \times S$ . Označimo sa  $a/x$  klasu ekvivalencije relacije  $\sim$  kojoj pripada par  $(a,x)$ . Uobičajeno je da se odgovarajući količnički skup  $A \times S / \sim$  označava sa  $A[S^{-1}] = AS^{-1}$ , i dakle (\*)  $AS^{-1} = \{a/x : a \in A, x \in S\}$ . Dalje, za proizvoljne elemente  $a/x$

i  $b/y$  iz  $AS^{-1}$  postoje  $r, s, z \in S$  i  $c \in A$  takvi da je  $xr = ys = u$  i  $xc = bz$ , i tada su sa

$$(2) \quad \frac{a}{x} + \frac{b}{y} = \frac{ar+bs}{u}, \quad \frac{a}{x} \cdot \frac{b}{y} = \frac{ac}{yz}$$

(dobro) definisane dve binarne operacije  $+$  i  $\cdot$  na skupu  $AS^{-1}$  u odnosu na koje je skup  $AS^{-1}$  prsten (sa jedinicom). Sam prsten  $AS^{-1}$  je izomorfna univerzalnom  $S$ -invertibilnom prstenu  $A_S$ , i uz to za odgovarajući  $S$ -invertibilni morfizam  $h: A \rightarrow AS^{-1}$  važi (\*\*\*)  $h(a) = 0$  akko za neko  $x \in S$  važi  $ax = 0$ . Zato ćemo, u slučaju kada je  $S$  desni denominator u prstenu  $A$ , prstene  $A_S$  i  $AS^{-1}$  poistovećivati. Inače, samu konstrukciju prstena  $AS^{-1}$  zovemo lokalizacijom prstena  $A$  na skupu  $S$ . (MALCEV [1])

Ako je  $S$  desni denominator prstena  $A$ , tada  $S$ -invertibilni morfizam  $h: A \rightarrow A_S$  ne mora biti injekcija. Prema (\*\*\*) to će biti slučaj akko  $S$  ne sadrži desnih delitelja nule prstena  $A$ . Kako je za svaki podskup  $S$  od  $R(A)$  uslov D2 automatski ispunjen, imamo:

*Neprazan podskup  $S$  skupa  $R(A)$  svih regularnih elemenata prstena  $A$  je desni denominator u  $A$  akko važi  $aS \cap xA \neq \emptyset$  ( $a \in A$ ,  $x \in S$ ), i tada je kanonički morfizam  $h: A \rightarrow A_S$  injekcija.*

Ako je  $S \subset R(A)$  denominator u prstenu  $A$ , tada prsten  $A_S$  zovemo prstenom  $S$ -razlomaka nad prstenom  $A$ , a u slučaju  $S = R(A)$  govorimo samo o prstenu desnih razlomaka nad prstenom  $A$ . Pri tome je sam prsten  $A$  izomorfan potprstenu  $\tilde{A} = \{a/1: a \in A\}$  prstena  $AS^{-1}$ . (ORE [2], COHN [1])

Ako je  $S$  desni denominator prstena  $A$ , tada prsten  $A_S$  ne mora biti raširenje prstena  $A$ . Kako za svako  $a \in A$  i  $x \in S$  važi  $a/x = (a/1)(1/x)$ ,  $(x/1)^{-1} = 1/x$ , umesto  $a/1$ ,  $1/x$ ,  $a/x$  pišaćemo redom i  $a$ ,  $x^{-1}$ ,  $ax^{-1}$ .  $\square$

#### TEOREMA 1-1

*Neka je  $S$  desni denominator u prstenu  $A$ . Ako je  $G$  desni euklidski podskup prstena  $A$ ,  $\lambda = \partial(GA^*)$  i  $L = GS^{-1}$ , tada za svako  $\alpha < \lambda$  važi:*

$$(3) \quad (GA_\alpha)S^{-1} \subset (GS^{-1})(AS^{-1})_\alpha,$$

*i  $L = \{\frac{a}{x}: a \in G, x \in S\}$  je desni euklidski skup u prstenu  $AS^{-1} = A_S$ .*

DOKAZ. Jasno je da (3) važi za  $\alpha=0$ . Neka je  $a_0 = a/x = ax^{-1}$  proizvoljan element iz  $(GA_1)S^{-1}$ , sa  $a \in GA_1$  i  $x \in S$ . Kako je  $a \in G \cap U_2(A)$ , postoji  $b \in A$  za koje je  $ab=1$ . Stavimo  $b_0 = xb = (x/1)(b/1)$  (u prstenu  $AS^{-1}$ ). Tada u prstenu  $AS^{-1}$  važi  $a_0 b_0 = (ax^{-1})(xb) = ab/1 = 1$ , pa je  $a_0$  leva jednota prstena  $AS^{-1}$ . Otuda  $a_0$  pripada desnom  $L$ -euklidskom razredu stepena 1 u prstenu  $AS^{-1}$ , pa (3) važi i za  $\alpha=1$ . Neka je  $\eta > 1$  ( $\eta < \lambda$ ) fiksiran ordinal i pretpostavimo da (3) važi za svako  $\alpha < \eta$ . Kako je

$$(4) \quad \bigcup_{\alpha < \eta} (GA_\alpha)S^{-1} = \left( \bigcup_{\alpha < \eta} GA_\alpha \right) S^{-1} = (GA_\eta^*)S^{-1},$$

kao i  $\bigcup_{\alpha < \eta} L(AS^{-1})_\alpha = L(AS^{-1})_\eta^*$ , biće (\*)  $(GA_\eta^*)S^{-1} \subset L(AS^{-1})_\eta^*$ . Neka su  $b_0 = b/y$  ( $b \in GA_\eta$ ,  $y \in S$ ) i  $a_0 = a/x$  ( $a \in A$ ,  $x \in S$ ) proizvoljni elementi iz  $(GA_\eta)S^{-1}$  i  $AS^{-1}$  respektivno. Kako je  $b \in GA_\eta$ , postoji  $r \in GA_\eta^*$  za koje je  $a+bA = r+bA$ . To znači da u prstenu  $A$  za neko  $q \in A$  važi  $a-r = bq$ , pa u prstenu  $AS^{-1}$  imamo

$$(5) \quad ax^{-1} - rx^{-1} = (by^{-1})q_0,$$

pri čemu je stavljeno  $(yq)/x = q_0$ . Kako je  $q_0 \in AS^{-1}$ , stavljajući  $r_0 = r/x$  iz (5) sledi (\*\*)  $a_0 - r_0 \in b_0(AS^{-1})$ . S druge strane je  $r \in GA_\eta^*$ , pa prema (\*) imamo  $r_0 = rx^{-1} \in L(AS^{-1})_\eta^*$ , što zajedno sa (\*\*) upravo znači da je kanoničko preslikavanje  $LB_\eta^* \rightarrow B/b_0B$  (sa  $B = AS^{-1}$ ) surjekcija. Otuda je  $b_0 \in LB_\eta$ , a time i  $(GA_\eta)S^{-1} \subset L(AS^{-1})_\eta$ , pa (3) važi i za  $\alpha=\eta$ . Uz to je  $G = \bigcup_{\alpha > 0} GA_\alpha$ , pa na osnovu upravo dokazanog dela tvrdjenja imamo da je

$$(6) \quad L = GS^{-1} = \left( \bigcup_{\alpha} GA_\alpha \right) S^{-1} = \bigcup_{\alpha > 0} (GA_\alpha)S^{-1},$$

to jest  $L \subset L(AS^{-1})^*$ , i prema tome  $L = L(AS^{-1})^*$ , što prema II, Teorema 1-3 upravo znači da je  $L = GS^{-1}$  desni euklidski podskup prstena  $AS^{-1}$ .  $\square$

#### KOROLAR 1-1

|| Neka je  $s$  desni denominator prstena  $A$ . Ako je prsten  $A$  euklidski zdesna, onda je takav i prsten  $AS^{-1}$ . Ako je prsten  $A$   $\Lambda$ -euklidski zdesna i  $SCR(A)$ , onda je to slučaj i sa prstenom  $AS^{-1}$ .

DOKAZ. Prvi deo tvrdjenja sledi neposredno iz prethodne Teoreme 1-1 za



$G = A^0$ . Za dokaz drugog dela tvrdjenja stavimo  $L = R_L(A)$ . Kako je prsten  $A$   $L$ -euklidski zdesna, prema Teoremi 1-1 skup  $LS^{-1}$  je euklidski zdesna u prstenu  $AS^{-1}$ . Otuda će tvrdjenje biti dokazano ako dokažemo da važi (\*)  $LS^{-1} = R_L(AS^{-1})$ . Neka je  $ax^{-1} \in LS^{-1}$  sa  $a \in L$  i  $x \in S$ , i pretpostavimo da za neko  $by^{-1}$  iz  $AS^{-1}$  važi  $(a/x)(b/y) = 0$ . Neka su  $c \in A$  i  $z \in S$  takvi da je (\*\*)  $xc = bz$ . Tada je  $0 = (a/x)(b/y) = (ac)/u$ , i dakle  $acs = 0$  za neko  $s \in S$ . Kako je  $a, s \in S$  i  $SCR(A)$ , iz  $acs = 0$  sledi  $c = 0$ , što sa (\*\*) i  $z \in S$  daje  $b = 0$ , a time i  $b/y = 0$  u prstenu  $AS^{-1}$ . Otuda je  $LS^{-1}$  podskup od  $R_L(AS^{-1})$ .

Neka je sada  $a/x$  proizvoljan element iz  $R_L(AS^{-1})$ , i pretpostavimo da za neko  $b \in A$  važi  $ab = 0$ . Tada je  $(a/x)(xb/1) = 0$ , pa u prstenu  $AS^{-1}$  mora biti  $xb/1 = 0$ , a time i  $xb = 0$  za neko  $s \in S$ , pa slično prethodnom zaključujemo da mora biti  $b = 0$ . Dakle je  $a \in L$ , tj.  $ax^{-1} \in AS^{-1}$ , a time i  $R_L(AS^{-1}) \subset LS^{-1}$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

Prvi deo tvrdjenja iz Korolara 1-1 u slučaju komutativnog prstena  $A$  dokazan je (nezavisno) i u SAMUEL [1]. Inače, svaki desni euklidski domen zadovoljava desni Ore-ov uslov. Iz Korolara 1-1 za  $S = R(A)$  sledi da je  $A_S$  telo kome je  $A$  potprsten. Otuda se svaki desni (odnosno levi) euklidski domen može utopiti u telo.

#### TEOREMA 1-2

Ako je  $A$  komutativan euklidski prsten,  $G = R(A)$  i  $A_G$  odgovarajući prsten razlomaka nad  $A$ , tada je svaki "medjuprsten"  $M$  ( $A \subset M \subset A_G$ ) euklidski i oblika  $M = A_S$  za neki multiplikativan podskup  $S$  od  $A$ .

DOKAZ. Kako je prsten  $A$  komutativan, jasno je da je  $G$  denominator u  $A$ , pa je prsten  $A_G$  euklidski. Dokažimo da je  $M = A_S$  za neki multiplikativan podskup (a time i denominator)  $S$  prstena  $A$ . Stavimo

$$(7) \quad S = \{x \in A : x^{-1} \in M\}$$

( $x^{-1}$  je inverz od  $x$  u prstenu  $A_G$ ). Neposredno se proverava da je  $S$  denominator u  $A$ . Uz to prsten  $M$  sadrži svaki od elemenata  $ax^{-1}$  sa  $a \in A$  i  $x \in S$ , pa je  $A_S \subset M$ . Obratno, neka je  $b$  proizvoljan element prstena  $M$ . Iz  $M \subset A_G$  sledi da za neko  $a \in A$  i  $x \in G$  važi  $b = a/x$ . Pri tome su u prstenu

A svi ideali glavni pa je (\*)  $aA + xA = cA$ . Otud. je  $a = cp$ ,  $x = cy$ , kao i (\*\*)  $cpu + cyv = c$  za neko  $p, y, u, v \in A$ . Kako je  $x = cy = yc$  i  $x \in G$ , biće i  $c \in G$ , pa iz (\*\*) sledi  $pu + yv = 1$ . Iz istih razloga je  $y \in G$ , pa poslednja jednakost (u prstenu  $A_G$ ) daje  $y^{-1} = y^{-1}pu + v$ . S druge strane imamo

$$(8) \quad b = a/x = (cp)/(cy) = p/y = y^{-1}p,$$

što sa prethodnim daje  $y^{-1} = bu + v$ . Uz to je  $u, v \in A$ ,  $ACM$  i  $b \in M$ , pa mora biti  $y^{-1} \in M$ , a time i  $y \in S$ . Dakle je  $b = p/y$  sa  $p \in A$  i  $y \in S$ , pa je  $b \in A_S$ . Otuda je  $M \subset A_S$ , i prema tome  $M = A_S$ . Sada "euklidnost" prstena  $A_S$  sledi direktno iz Korolara 1-1.  $\square$

PRIMER 1-1. Neka je  $A$  komutativan euklidski domen,  $K$  prsten razlomaka nad  $A$  i  $P$  neprazan podskup skupa  $\Pi = \Pi(A)$  svih prostih elemenata prstena  $A$ . Tada je

$$(9) \quad A_{(P)} = \left\{ \frac{a}{b} \in K : p \in P \Rightarrow p \nmid a \right\}$$

euklidski potprsten prstena  $K$ . Štaviše, svaki međuprsten  $M$  između  $A$  i  $K$  je oblika  $A_{(P)}$  za neki podskup  $P$  od  $\Pi$ . Posebno, ako je  $P = \{p\}$ , tada je prsten  $A_{(p)}$  lokalni i  $(p^n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) su jedini njegovi pravi ideali.

Zaista, ako je  $S = A - (\cup_{p \in P} pA)$  skup svih elemenata  $a$  iz  $A$  koji nisu deljivi ni sa jednim od elemenata iz  $P$ , neposredno se proverava da je  $S$  multiplikativan podskup od  $A$  za koji važi  $A_S = A_{(P)}$ . Otuda i prvi deo tvrdjenja. S druge strane, ako je  $S$  proizvoljan denominator u  $A$  i  $P$  skup svih prostih elemenata  $p \in \Pi$  koji ne dele nijedan element skupa  $S$ , tada je  $A_{(P)} = A_S$  (naime, ako je  $G$  zasićenje skupa  $S$  biće  $A_S = A_G$ ). Kako je uz to, prema Teoremi 1-2, svaki međuprsten  $M$ ,  $ACMK$ , oblika  $M = A_S$  za neki multiplikativni podskup  $S$  prstena  $A$ , imamo i drugi deo tvrdjenja.

Najzad, ako je  $P = \{p\}$ , tada je element  $a/b$  inverzibilan u prstenu  $B = A_{(p)}$  ako i samo ako  $p \nmid a$ . Otuda je  $L = B - U(B)$  upravo skup svih  $a/b$  iz  $B$  za koje je  $p \mid a$ , i dakle  $L = (p)$ . To upravo znači da je prsten  $A_{(p)}$  lokalni i da je  $(p)$  njegov maksimalni ideal. Dalje, kako je svaki ideal  $H$  prstena  $A_{(p)} = A_S$  oblika  $H = I_S$  za neki ideal  $I$  prstena  $A$ , to za neko  $a \in A$  važi  $H = (aA)_S$ . Domen  $A$  je sa jednoznačnom "faktorizacijom", pa za

neko  $n \in \mathbb{N}_0$  i  $c \in A$  važi  $a = p^n c$  sa  $p | c$ . Tada je  $H$  upravo skup svih  $b \in B$  koji su deljivi sa  $p^n$ , i dakle  $H = (p^n)$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

### TEOREMA 1-3

Ako je  $G$  multiplikativan desni euklidski podskup i  $D$  odgovarajući  $G$ -euklidski defekt  $G$ - $GA$  prstena  $A$ , tada je i  $S = \{1\} \cup D$  multiplikativan podskup prstena  $A$ .

Ako je  $S$  desni denominator u prstenu  $A$  (što će, na primer, sigurno biti ako je  $S$  u centru  $Z(A)$  prstena  $A$ ), tada je skup  $G_S$  euklidski zdesna u prstenu  $A_S$ .

DOKAZ. Neka je  $a, b \in D$ , a time i  $a, b \in G$ . Kako je  $G \subset A^\circ$  multiplikativan podskup prstena  $A$ , biće  $ab \in G$  i  $ab \neq 0$ . Dalje je  $G = D \cup GA^\circ$ , pa je  $ab \in D$  ili  $ab \in GA^\circ$ . Pretpostavimo da je  $ab \in GA^\circ$ . To znači da za neki ordinal  $\alpha$  važi  $ab \in GA^\circ$ , to jest da je kanoničko preslikavanje  $GA^\circ \rightarrow A/abA$  surjekcija. Jasno je da je tada i kanoničko preslikavanje  $GA^\circ \rightarrow A/aA$  surjekcija, pa je  $a \in GA^\circ$ , a time i  $a \in GA^\circ$ , što je u suprotnosti sa učinjenom pretpostavkom  $a \in D$ , to jest  $a \in G - GA^\circ$ . Dakle je  $ab \in D$ , pa je  $D$ , a samim tim i  $S$ , multiplikativan podskup prstena  $A$ .

Ako je  $S$  desni denominator u prstenu  $A$ , tada na osnovu Teoreme 1-1 važi (\*)  $(GA^\circ)S^{-1} \subset H(AS^{-1})^\circ$ , gde je  $H = GS^{-1} = G_S$ . Dalje, iz  $DCS$  sledi da je svaki element  $a/x$   $a \in D$ ,  $x \in S$  iz  $D_S$  inverzibilan u prstenu  $A_S$ . Uz to je  $a \in DCG$ , pa je i  $a/x \in G_S$ , tj.  $a/x \in H$ , i dakle  $a/x \in H(A_S)^\circ$ . Otuda je (\*\*)  $D_S \subset H(A_S)^\circ$ . Sada na osnovu (\*) i (\*\*) jedno za drugim imamo:

$$\begin{aligned} (10) \quad H = G_S &= (GA^\circ \cup D)_S = (GA^\circ)_S \cup (D_S) \\ &\subset H(A_S)^\circ \cup (D_S) \\ &= H(A_S)^\circ, \end{aligned}$$

što sa  $H(A_S)^\circ \subset H$  daje  $H = H(A_S)^\circ$ , pa je  $H = G_S$  desni euklidski podskup prstena  $A_S$  (II, Th. 1-3). Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

### KOROLAR 1-2

Ako za euklidski defekt  $D$  komutativnog prstena  $A$  važi  $DCR(A)$ , i ako je  $S = D \cup \{1\}$ , tada je prsten  $A_S$  euklidski.

DOKAZ. Kako je  $A^* \cup D = A^0$  i  $DCR(A)$ , biće  $ab \in A^*$  ili  $ab \in D$  za svako  $a, b$  iz  $D$ . Radeći slično kao pri dokazu Teoreme 1-3, zaključujemo da ne može biti  $ab \in A^*$ , pa je  $ab \in D$ . (Primetimo da to ne sledi direktno iz Th. 1-3 jer skup  $A^0$  ne mora biti zatvoren u odnosu na množenje.) Preostali deo dokaza je istovetan sa odgovarajućim delom dokaza Teoreme 1-3 za  $G=A^0$ , jer je (zbog komutativnosti prstena  $A$ ) skup  $S$  denominator u  $A$ .  $\square$

Ako je  $D$  desni  $\Gamma$ -euklidski defekt prstena  $A$  i  $S = D \cup \{1\}$ , tada je  $S$  multiplikativan podskup prstena  $A$ . Uz to, ako je  $S$  desni denominator u  $A$  (što će sigurno biti ako je prsten  $A$  komutativan), tada na osnovu Teoreme 1-3 i Korolara 1-1 neposredno zaključujemo da je odgovarajući prsten razlomaka  $A_S$   $\Gamma$ -euklidski zdesna.  $\square$

PRIMER 1-2. Neka je  $B$  proizvoljan komutativan domen,  $K$  polje razlomaka nad  $B$  i  $A = B[X]$ . Ako  $B$  nije polje, tada je euklidsko jezgro prstena  $A$  upravo podskup  $U(B)$  prstena  $B$  (II, Primer 1-1). Unija  $S$  skupova  $\{1\}$  i  $B^0 - U(B)$  je denominator prstena  $A$  koji je sadržan u euklidskom defektu od  $A$ . Lokalizacija  $A_S$  prstena  $A$  na skupu  $S$  je upravo prsten  $K[X]$ . Kako je  $K$  polje, biće prsten  $A_S$  euklidski. Uz to euklidski defekt prstena  $A$  nije zasićenje skupa  $S$  (jer, na primer,  $x \in A$  nije proizvod elemenata iz skupa  $S$ ). Otuda, ako je  $D$  euklidski defekt prstena  $A$  i  $G = D \cup \{1\}$ , tada su  $A_S$  i  $A_G$  različiti euklidski prsteni za koje je  $S \subset G$ .  $\square$

Ako je prsten  $B$  komutativan onda je takav i prsten  $A = B[[X]]$  svih formalnih redova po  $X$  sa koeficijentima iz  $B$ . Otuda postoji prsten razlomaka nad prstenom  $B[[X]]$ . Označimo ga sa  $B((X))$ . Jasno je da je  $B((X))$  raširenje prstena  $B(X)$ . Uz to, ako je  $K$  prsten razlomaka nad prstenom  $B$ , biće  $B((X)) \subset K((X))$ . Primer prstena  $B = \mathbb{Z}$  pokazuje da tu ne mora biti  $B((X)) = K((X))$ . Ako je  $B = K$  polje, tada je svaki element iz  $K[[X]]$  pridružen nekoj potenciji od  $X$ . Otuda je prsten  $K[[X]]$  euklidski, i  $K((X))$  je upravo lokalizacija prstena  $K[[X]]$  na podskupu  $S = \{1, X, X^2, \dots\}$ , i dakle  $K((X)) = K[[X]][1/X]$ . Ako je  $B$  komutativan euklidski domen, tada prsten  $B[[X]]$  ne mora biti euklidski, ali je to slučaj sa prstenom  $B[[X]][1/X]$  (P. SAMUEL [1]). Dokazaćemo da slično tvrdjenje važi i za prsten oblika  $A = B[[X, f, \delta]]$  (to jest prsten svih formalnih desnih  $(f, \delta)$ -redova po  $X$  sa koeficijentima u desnom euklidskom prstenu  $B$ ).

Elementi prstena  $A = B[[X, f, \delta]]$  su formalni redovi  $a = \sum_{n \geq 0} X^n a_n$ , sa koeficijentima iz prstena  $B$ . Pri tome je  $f: B \rightarrow B$  endomorfizam, a  $\delta$  desno iterirano  $f$ -diferenciranje prstena  $B$ . Drugim rečima,  $\delta$  je određen niz preslikavanja  $\delta_n: B \rightarrow B$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) za koja važi  $\delta_n(a+b) = \delta_n(a) + \delta_n(b)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ),  $\delta_n(1) = 0$  i

$$(11) \quad \delta_n(ab) = \sum_T \delta_T(a) \Delta_T^n(b) \quad (\delta_0 = f),$$

gde je  $\Delta_T^n$  "koeficijent" uz  $T^{n+1}$  u "polinomu"  $P = (\sum_T T^{k+1} \delta_k)^{r+1}$ . Tako, na primer, ako je  $f$  surjekcija,  $\delta_1 = \delta f$  i  $\delta_n = 0$  za  $n > 1$ , tada (11) daje  $\delta(ab) = \delta(a)f(b) + a\delta(b)$ , što upravo znači da je  $\delta$  desno  $f$ -diferenciranje prstena  $B$ . Ako je  $\delta_n = \delta^n f$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) za neko desno  $f$ -diferenciranje  $\delta: B \rightarrow B$  prstena  $B$ , tada se (11) svodi na dobro poznatu Leibniz-ovu formulu za  $n$ -ti  $f$ -izvod  $\delta_n(ab)$  proizvoda  $ab$ . Zbir dva formalna reda iz  $A$  definiše se na uobičajeni način, a proizvod pomoću dodatnog komutacionog pravila

$$(12) \quad aX = Xf(a) + X^2\delta_1(a) + X^3\delta_2(a) + \dots, \quad (a \in B).$$

Za  $\delta = 0$  (12) se svodi na  $aX = Xf(a)$ , i tada umesto  $A = B[[X, f, \delta]]$  pišemo samo  $A = B[[X, f]]$ . Važan je slučaj kada je  $\delta_n = \delta^n f$  ( $n \in \mathbb{N}$ ), pri čemu je  $\delta$  nilpotentno desno  $f$ -diferenciranje prstena  $B$  (T. SMITS [1]). Ako je bar jedan od koeficijenata  $a_i$  formalnog reda  $a$  različit od 0, tada ćemo sa  $\omega(a)$  označavati najmanji indeks  $n$  za koji je  $a_n \neq 0$ . U tom slučaju sam koeficijent  $a_n$  zovemo početnim koeficijentom formalnog reda  $a$ .  $\square$

#### TEOREMA 1-4

Neka je  $f: B \rightarrow B$  automorfizam i  $\delta$  desno iterirano  $f$ -diferenciranje prstena  $B$ , i označimo sa  $A = B[[X, f, \delta]]$  odgovarajući prsten desnih formalnih  $(f, \delta)$ -redova po  $X$  sa koeficijentima iz prstena  $B$ .

( $\alpha$ ) Skup  $S = \{1, X, X^2, \dots\}$  je levi i desni denominator u prstenu  $A$ .

( $\beta$ ) Ako je  $\phi: B \rightarrow W$  desna euklidska valuacija prstena  $B$  za koju je par  $(f, 1_W)$  automorfizam euklidskog para  $(B, \phi)$ , tada je i prsten  $A_S = B[[X, f, \delta]][1/X]$  euklidski zdesna.

DOKAZ. ( $\alpha$ ) Pre svega, na osnovu (12) indukcijom po  $n$  zaključujemo da za svako  $a \in B$  i  $n \in \mathbb{N}$  važi (\*)  $aX^n = X^n f^n(a) + X^{n+1} p$ , pri čemu je  $p = p(a, n)$

jednoznačno određen element prstena  $A$ . Neka su  $a = \sum X^n a_n$  i  $b = \sum X^n b_n$  proizvoljni elementi iz  $A$ . Ako je  $ab = \sum X^n c_n$ , tada za svako  $n \in \mathbb{N}_0$  važi

$$(13) \quad c_n = f^n(a_0)b_n + (\dots) + a_n b_0,$$

pri čemu je  $(\dots)$  suma od konačno mnogo sabiraka oblika  $h(a_i)b_j$ , gde je  $i, j < n$ , a  $h$  kompozicija konačno mnogo  $\delta_j$ -ova (sa  $\delta_0 = f$ ). Tako je, npr.,  $c_0 = a_0 b_0$ ,  $c_1 = f(a_0)b_1 + a_1 b_0$ ,  $c_2 = f^2(a_0)b_2 + \delta_0(a_1)b_1 + \delta_1(a_0)b_1 + a_2 b_0$ . Posebno je  $\omega(ab) > \omega(a) + \omega(b)$ , pri čemu u slučaju kada je  $B$  oblast celih važi jednakost.

Dokažimo sada da je  $S$  desni denominator u prstenu  $A$ . Jasno je da je svaki element  $x^n \in S$  regularan sleva. Pretpostavimo da za neko  $a \in A$  važi  $ax^n = 0$ . Tada (13) za  $b = x^n$  daje  $0 = f^n(a_0)$ , pa kako je  $f$  injekcija mora biti  $a_0 = 0$ . Otuda je  $a = X\bar{a}$  sa  $\bar{a} = \sum X^n a_{n+1}$  ( $n \geq 0$ ), pa iz  $ax^n = 0$  i leve regularnosti od  $x$  sledi da je i  $\bar{a}x^n = 0$ . Radeći slično prethodnom, dobijamo da je  $a_1 = 0$ . Indukcijom po  $n$  zaključujemo da za svako  $n \in \mathbb{N}$  važi  $a_n = 0$ , to jest  $a = 0$ , pa je  $x^n$  regularno i zdesna u prstenu  $A$ . Dokažimo i da za svako  $a \in A$  i  $x \in S$  važi  $aS \cap xA \neq \emptyset$ . Neka je  $x = x^n$  i  $ax^n = \sum X^r c_r$ . Tada iz (13) (za  $b = x^n$ ) sledi  $c_r = 0$  za  $r < n$ , i dakle  $\omega(ax^n) > n$ . Otuda je  $ax^n = x^n c$  za neko  $c \in A$ , pa je  $S$  desni denominator u  $A$ .

Najzad, ako je  $c = \sum X^n c_n$  proizvoljan element iz  $A$ , na osnovu (16) zaključujemo da je  $s$ -ti koeficijent u  $cx^n$  oblika  $f^{n+s}(c_s) + (\dots)$ , pri čemu u  $(\dots)$  figurišu  $c_i$ -ovi sa  $i < s$ . Kako je uz to  $f$  automorfizam prstena  $B$ , za svako  $a \in A$  postoji (tačno jedno)  $c \in A$  takvo da je  $x^n a = cx^n$  (prvo se odredi  $c_0$ , zatim  $c_1$ , itd.). Otuda je  $sa \cap ax \neq \emptyset$  za svako  $a \in A$  i  $x \in S$ , pa je  $S$  i levi denominator u prstenu  $A$ . (Prethodno tvrdjenje ne mora da važi ako  $f$  nije automorfizam prstena  $A$ .)

( $\beta$ ) Za dato  $u \in B$  stavimo  $q = \sum X^n \delta_{n+1} f^{-1}(u)$ . Prema upravo dokazanom delu tvrdjenja, postoji tačno jedno  $p \in A$  takvo da je  $Xq = pX$ . Dokažimo da za tako određeno  $p$  važi

$$(14) \quad uX^{-1} = X^{-1}f^{-1}(u) - p.$$

Zaista, kako je  $x$  inverzibilno u prstenu  $A_S = A[1/X]$ , množeći jednakost (14) zdesna sa  $X$  dobijamo njoj ekvivalentnu jednakost  $u = X^{-1}vX - pX$  sa  $v = f^{-1}(u)$ . Kako je  $vX = Xf(v) + X^2\delta_1(v) + \dots = Xu + Xq$ , iz  $u = X^{-1}vX - pX$

sledi  $u = u + Xq - pX$ , to jest  $Xq = pX$ , za čime se i išlo. Sada na osnovu (\*) i (14) zaključujemo da za svako  $u \in B$  i svaki ceo broj  $m \in \mathbb{Z}$  postoji tačno jedan element  $p = p(u, m)$  prstena  $A$  takav da je

$$(15) \quad uX^m = X^m f^m(u) + X^{m+1} p.$$

To posebno znači da se svaki element  $z = a/x$  ( $a \in A, x \in S$ ) prstena  $A[1/X]$  (to jest prstena  $A_S$ ) može (na tačno jedan način) pretstaviti u obliku Loran-ovog formalnog reda  $z = \sum_{s \geq m} X^s c_s$  (sa  $c_m \neq 0$  za  $z \neq 0$ ), pri čemu je  $m = \omega(z)$  izvestan ceo broj i  $c_s \in B$  ( $s \geq m$ ). Ako sa  $\Omega(z)$  označimo početni koeficijent od  $z \in A_S$  (uz dodatni dogovor da je  $\Omega 0 = 0$ ), tada je  $\psi = \phi \Omega$  desna euklidska valuacija prstena  $A_S$ .

Zaista, neka su  $a = \sum_{s \geq m} X^s a_s$  i  $b = \sum_{s \geq n} X^s b_s$  ( $b_n \neq 0$ ) proizvoljni elementi prstena  $A_S$ . Kako je  $f$  automorfizam, biće i  $u = f^{m-n}(b_n) \neq 0$ , pa kako je  $(B, \phi)$  desni euklidski par, postoje  $\hat{q}_0, r \in B$  takvi da je

$$(16) \quad a_m = u\hat{q}_0 + r, \quad \phi(r) < \phi(u).$$

S druge strane, kako je  $(f, \omega)$  automorfizam euklidskog para  $(B, \phi)$ , biće  $\phi f = \phi$ , a time i  $\phi = \phi f^s$  ( $s \in \mathbb{Z}$ ). Otuda je  $\phi(u) = (\phi f^{m-n})(u) = \phi(b_n)$ , i dakle  $\phi(r) < \phi(b_n)$ , a samim tim i  $\phi(r) < \psi(b)$ . Stavimo  $q_0 = X^{m-n}\hat{q}_0$ . Tada na osnovu (15) i (16) imamo

$$(17) \quad bq_0 = X^n b_n X^{m-n} \hat{q}_0 + X^{m+1} c = X^m f^{m-n}(b_n) \hat{q}_0 + X^{m+1} d,$$

i prema tome

$$(18) \quad r_0 = a - bq_0 = X^m r + X^{m+1} p,$$

pri čemu su  $c, d, p$  izvesni elementi prstena  $A_S$ . U slučaju da je  $r \neq 0$ , iz (18) sledi  $a = bq_0 + r_0$  sa  $\psi(r_0) = \phi(r) < \psi(b)$ , i stvar je gotova. Ako je  $r = 0$ , tada prethodni postupak ponovimo zamenjujući  $a$  sa  $r_0$ , itd. Tako dolazimo do dva niza  $(q_n)$  i  $(r_n)$  elemenata prstena  $A_S$  takvih da za  $n \in \mathbb{N}$  važi  $r_{n-1} = bq_n + r_n$ , to jest (\*)  $a = b(q_0 + \dots + q_n) + r_n$ , i pri čemu je  $\psi(r_n) < \psi(b)$  ili  $\omega(q_{n+1}) > \omega(q_n)$ ,  $\omega(r_{n+1}) > \omega(r_n)$ . Ako za bar jedno  $n \in \mathbb{N}$  važi  $\psi(r_n) < \psi(b)$ , iz (\*) sledi  $a = bq + r_n$  sa  $\psi(r_n) < \psi(b)$ , i proces je

završen. U suprotnom za svaki prirodan broj  $n$  važi  $\omega(r_n) \geq n + \omega(r_0)$ , kao i  $\omega(q_{n+1}) > \omega(q_n)$ . To posebno znači da je familija  $(q_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) zbirljiva u prstenu  $A_S$ , pa je  $q = \sum_{s \geq 0} q_s$  potpuno određen element toga prstena. Puštajući u  $\omega r_n \geq n + \omega r_0$  i (\*) da  $n \rightarrow \infty$  dobijamo  $a = bq + 0$ . Kako je uz to  $\psi(0) < \psi(b)$ , imamo i samo tvrdjenje.  $\square$

### KOROLAR 1-3

Uz pretpostavke i simboliku Teoreme 1-4 pod (B), neka je  $B$  domen,  $K$  telo razlomaka nad  $B$ ,  $h$  automorfizam tela  $K$  čija se restrikcija na prstenu  $A$  podudara sa  $f$ , i  $\delta = 0$ . Tada za svako  $a, b \in B[[X, f]]$  sa  $\omega(b) = 0$  postoji  $c \in K[[X, f]]$  za koje je  $a = bc$ .

Prsten  $A_S = B[[X, f]][1/X]$  ima desnu euklidsku valuaciju  $\psi$  takvu da za svako  $a, b \in A_S$ ,  $b \neq 0$ , postoje  $q, r \in A_S$  za koje važi (\*)  $a = bq + r$  sa  $\psi r < \psi b$ , pri čemu je najviše konačno mnogo koeficijenata od  $q$  različito od nule.

DOKAZ. Neka su  $a = \sum X^n a_n$  i  $b = \sum X^n b_n$  ( $b_0 \neq 0$ ) proizvoljni elementi iz  $A$  i  $c = \sum X^n c_n$  formalni red iz  $K[[X, h]]$ . Tada je jednakost  $a = bc$  u prstenu  $K[[X, h]]$  ekvivalentna sa konjunkcijom sledećih jednakosti (jer je  $\delta = 0$ ):

$$(19) \quad a_n = h^n(b_0)c_n + \sum_{s < n} h^s(b_{n-s})c_s \quad (n \in \mathbb{N}_0)$$

Kako je  $b_0 \neq 0$  i  $h$  injekcija, biće i  $h^n(b_0) \neq 0$  za svako  $n \in \mathbb{N}$ . Na osnovu toga neposredno zaključujemo da "linearni sistem" po  $c_n$ -ovima, dat sa (19), ima bar jedno rešenje nad telom  $K$  (prvo se odredi  $c_0$ , zatim  $c_1$ , i tako dalje). Ako svi  $c_i$ -ovi nisu u  $B$ , neka je  $n$  najmanji "indeks" za koji je  $c_n \in K - B$  (i dakle  $c_i \in B$  za  $i < n$ ). Kako su svi  $a_s$ -ovi i  $b_s$ -ovi u prstenu  $B$ , iz (19) sledi da za uočeno  $n$  mora biti  $\alpha = h^n(b_0)c_n \in B$ . Pri tome je  $(B, \phi)$  desni euklidski par i  $\beta = h^n(b_0) \neq 0$ , pa postoje  $\kappa$  i  $\gamma$  iz  $B$  takvi da je  $\alpha = \beta\kappa + \gamma$  sa  $\phi(\gamma) < \phi(\beta)$ , i prema tome

$$(20) \quad c_n = \kappa + \beta^{-1}\gamma, \quad \phi(\gamma) < \phi(b_0),$$

jer je  $\beta = h^n(b_0) = f^n(b_0)$  i  $\phi \circ f = \phi$ . Uz to je  $\gamma \neq 0$ , jer bi u suprotnom prema (20) bilo  $c_n \in B$ , što smo isključili. Stavimo  $q = \sum_{s < n} X^s c_s + X^n \kappa$  i  $a - bq = r$ . Tada je  $r$  formalni red iz  $A$  čiji je "početni koeficijent"



upravo  $\gamma$ , pa je  $a = bq + r$  sa  $\psi(r) = \phi(\gamma) < \phi(b_0) = \psi(b)$  (u slučaju kada su  $a$  i  $b$  formalni redovi iz  $A$ ).

Neka su sada  $\bar{a}$  i  $\bar{b}$  proizvoljni elementi prstena  $A_S$ . Ako je  $\bar{a}, \bar{b} \neq 0$  i  $\omega(\bar{a}) = m$ ,  $\omega(\bar{b}) = n$ , tada postoje formalni redovi  $a$  i  $b = \sum X^s b_s$  ( $b_0 \neq 0$ ) iz  $A$  takvi da je  $\bar{a} = X^m a$ ,  $\bar{b} = X^n b$ . Stavimo  $c = \sum X^s f^{m-n}(b_s)$ . Pri tome je  $f$  injekcija, pa iz  $b_0 \neq 0$  sledi da je i  $c_0 = f^{m-n}(b_0) \neq 0$ , što zajedno sa  $\phi \circ f = \phi$  daje  $\phi(b_0) = \phi(c_0)$ , a time i  $\psi(b) = \psi(c)$ . Prema upravo dokazanom delu tvrdjenja postoji polinom  $q_0 \in A$  i formalni red  $r_0 \in A$  takvi da je  $a = cq_0 + r_0$  sa  $\psi r_0 < \psi c$ . Množeći poslednju jednakost sleva sa  $X^m$  dobijamo  $\bar{a} = X^m cq_0 + r$ , pri čemu je stavljeno  $r = X^m r_0$ . Uz to je  $\psi r = \psi r_0 < \psi c = \psi b$ . S druge strane, za svako  $u \in B$  i  $s \in \mathbb{Z}$  je  $uX^s = X^s f^s(u)$ , a samim tim i  $X^s u = f^{-s}(u)X^s$ , (jer je  $f$  automorfizam prstena  $B$ ), pa za  $s = m-n$  imamo

$$(21) \quad \begin{aligned} X^s c &= \sum_{i \geq 0} X^i X^s f^s(b_i) = \sum_{i \geq 0} X^i f^{-s}(b_i) X^s \\ &= \sum_{i \geq 0} X^i b_i X^s, \end{aligned}$$

to jest  $X^s c = bX^s$ . Otuda je  $X^m cq_0 = X^n (X^{m-n} c) q_0 = X^n b q_0$  sa  $X^{m-n} q_0 = q$ , što zajedno sa prethodnim daje  $\bar{a} = \bar{b}q + r$ . Uz to je  $\psi(r) < \psi(b) = \psi(\bar{b})$ , i  $q$  ima najviše konačno mnogo koeficijenata različitih od nule (jer je to slučaj sa polinomom  $q_0$ ). Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### TEOREMA 1-5

Ako je  $(A, \phi)$  desni euklidski par i  $S$  multiplikativan podskup od  $A$  koji je sadržan u centru  $Z(A)$  prstena  $A$ , tada za proizvoljne elemente  $a_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) iz  $S$  bez zajedničkih levih faktora, i za svako  $a$  iz  $A$ , postoje  $c_i, c \in A$  takvi da važi

$$(22) \quad \frac{a}{a_1 \cdots a_n} = c + \frac{c_1}{a_1} + \cdots + \frac{c_n}{a_n}$$

sa  $\phi(c_i) < \phi(a_i)$  ( $1 \leq i \leq n$ ). Ako je uz to  $A$  komutativan domen i  $S = A^0$ , tada je rastav (22) jednoznačan ako i samo ako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslova (M)  $\phi(a+b) \leq \max\{\phi a, \phi b\}$ .

DOKAZ. Neka je  $n=1$  i  $a = a_1 c + c_1$  sa  $\phi c_1 < \phi a_1$ . Iz  $S = Z(A)$  sledi da je  $S$  denominator u prstenu  $A$ . Kako je  $a_1 \in S$  biće  $a_1 c = c a_1$ , pa u prstenu  $A_S$

važi  $a/a_1 = c + c_1/a_1$ , a time i (22) za  $n=1$ . Neka je  $n>1$  zadat prirodan broj i pretpostavimo da tvrdjenje važi za svaki prirodan broj manji od  $n$ . Kako je u prstenu  $A$  svaki desni ideal glavni, postoji  $c \in A$  takvo da je  $a_1A + \dots + a_nA = cA$ , i dakle

$$(23) \quad a_1\bar{b}_1 + \dots + a_n\bar{b}_n = c, \quad a_s = cc_s \quad (1 \leq s \leq n),$$

za neke  $\bar{b}_s$ -ove i  $c_s$ -ove iz  $A$ . Uz to  $a_s$ -ovi nemaju (pravih) zajedničkih levih delitelja, pa mora biti  $c \in U(A)$ . Ne umanjujući opštost možemo uzeti da je  $c=1$ . Kako  $a_s$ -ovi pripadaju centru prstena  $A$ , množeći prvu od jednakosti (23) sleva sa  $a$ , i stavljajući  $a\bar{b}_s = b_s$ , dobijamo  $a = \sum b_s a_s$ . Stavimo  $p = a_1 \dots a_n$  i označimo sa  $p_s$  proizvod koji se dobije kada se u proizvodu  $p$  izostavi faktor  $a_s$ . Kako je  $a_s \in Z(A)$ , biće  $p = p_s a_s$  ( $1 \leq s \leq n$ ) i prema tome  $b_s a_s / p = b_s / p_s$ , što sa (\*)  $a/p = b_1 a_1 / p_1 + \dots + b_n a_n / p$  daje

$$(24) \quad a/p = b_1/p_1 + \dots + b_n/p_n.$$

Uz to je svaki od  $p_s$ -ova proizvod od po  $n-1$  različitih elemenata skupa  $\{a_1, \dots, a_n\}$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke svaki od "razlomaka"  $b_s/p_s$  u prstenu  $A_s$  ima rastav oblika (22), što zajedno sa (24) znači da za neke  $d_s$ -ove iz  $A$  važi (\*\*)  $a/p = d_1/a_1 + \dots + d_n/a_n$ . Najzad, kako je za  $n=1$  tvrdjenje već dokazano, postoje  $q_s$ -ovi i  $c_s$ -ovi iz  $A$  za koje je  $d_s/a_s = q_s + c_s/a_s$  sa  $\phi c_s < \phi a_s$  ( $1 \leq s \leq n$ ), pa stavljajući  $q_1 + \dots + q_n = c$  iz (\*\*) dobijamo rastav (22) sa  $\phi c_s < \phi a_s$  ( $1 \leq s \leq n$ ).

Neka je sada  $A$  komutativan domen i  $S = A^0$ . Prema I, Teorema 2-5,  $\phi$  zadovoljava uslov (M) ako i samo ako za svako  $a \in A$  i  $b \in A^0$  postoje jednoznačno određeni elementi  $q, r \in A$  takvi da je  $a = bq + r$  sa  $\phi r < \phi b$ . Na osnovu toga, iz jednoznačnosti rastava (22) neposredno sledi da valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M) (dovoljno je uzeti  $n=1$  i  $b=a_1$ ). Obratno, ako  $\phi$  zadovoljava uslov (M), indukcijom po  $n$  neposredno zaključujemo da  $0 = 0/p$  ima jednoznačan rastav oblika (22) (naime, množeći (22) sa  $a_n$  na desnoj strani dobijamo sumu od  $n-1$  razlomaka, itd.). Jasno je da su tada svi rastavi oblika (22) (sa  $\phi c_s < \phi a_s$ ) jednoznačni.

Ako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M), tada za svako  $a \in A$  i  $b \in S$  postoje  $a_s$ -ovi iz  $A$  takvi da je  $a = \sum_s b^{n-s} a_s$  ( $0 \leq s \leq n$ ) sa  $\phi a_s < \phi b$  za  $s > 0$ , a time i  $a/b^r = c + c_1/b + \dots + c_r/b^r$ ,  $\phi c_s < \phi b$  ( $1 \leq s \leq r$ ).  $\square$

Neka je  $L$  ideal prstena  $A$ . Za element  $a \in A$  kažemo da je  $L$ -regularan sleva (zdesna) ako za svako  $b \in A$  važi  $ab \in L \Rightarrow b \in L$  ( $ba \in L \Rightarrow b \in L$ ). Element  $a$  je  $L$ -regularan (ili regularan u odnosu na dati ideal  $L$ ) ako je  $L$ -regularan i sleva i zdesna. Jasno je da se (leva, desna) regularnost u odnosu na nula-ideal u prstenu  $A$  podudara sa uobičajenom (levom desnom) regularnošću u tom prstenu. Sa  $R_d(A, L)$ ,  $R_l(A, L)$  i  $R(A, L)$  označavaćemo redom skupove svih elemenata prstena  $A$  koji su (zdesna, sleva) regularni u odnosu na ideal  $L$ .

Za prsten  $A$  kažemo da je prost ako za svaka dva njegova ideala  $L$  i  $G$  važi  $LG = 0 \Rightarrow (L = 0 \vee G = 0)$ , što je ekvivalentno sa tim da za svako  $a, b \in A$  važi  $aAb = 0 \Rightarrow (a = 0 \vee b = 0)$ . Prsten  $A$  je poluprost ako za svaki njegov ideal  $L$  važi  $L^2 = 0 \Rightarrow L = 0$ . Za ideal  $P$  prstena  $A$  kažemo da je prost (poluprost) ako je takav prsten  $A/P$ , to jest ako za svako  $a, b \in A$  važi implikacija  $aAb \in P \Rightarrow (a \in P \vee b \in P)$  (odnosno:  $aAa \in P \Rightarrow a \in P$ ).

Pod invarijantnim elementom prstena  $A$  podrazumevamo svaki njegov element  $a$  za koji je  $aA = Aa$  (COHN [10]). Skup svih takvih elemenata u prstenu  $A$  označavaćemo sa  $I(A)$ . Glavne ideale prstena  $A$  generisane nekim invarijantnim elementom zvaćemo njegovim invarijantnim idealima. Regularan element  $a \in A$  je invarijantan akko su  $aA$ ,  $Aa$  obostrani ideali prstena  $A$ . Ako za elemente  $a, b \in A$  važi  $aA = bA$ , tada  $a$  i  $b$  ne moraju da budu pridruženi zdesna u prstenu  $A$ . Dalje, ako je  $L = aA = Ab$  obostrani glavni ideal prstena  $A$ , tada ne mora biti  $L = cA = Ac$  ni za jedno  $c$  iz  $A$ .

#### TEOREMA 1-6

Neka je  $P$  prost ideal desnog euklidskog prstena  $A$ . Ako je prsten  $A$  neterovski sleva, tada je skup  $S = R(A, P)$  svih  $P$ -regularnih elemenata prstena  $A$  multiplikativan podskup od  $A$ , i za svako  $a \in A$  i  $x \in S$  važi  $aS \cap xA \neq \emptyset$ . Ako je uz to  $S \subset R_d(A)$ ,  $S$  je desni denominator u prstenu  $A$ , i prsten  $A_S$  je euklidski zdesna.

DOKAZ. Neka je  $x, y \in S$ . Tada iz  $xya \in P$  sledi  $ya \in P$ , a time i  $a \in P$ . Slično iz  $axy \in P$  sledi  $a \in P$ , pa je  $xy \in S$ , što sa  $1 \in S$  upravo znači da je  $S$  multiplikativan podskup prstena  $A$ . Dokažimo da za svako  $a \in A$  i  $x \in S$  važi  $aS \cap xA \neq \emptyset$ . Zaista, kako je ideal  $P$  prost,  $A/P$  je prost desni euklidski i levi neterovski prsten. Otuda je  $R(A/P)$  desni denominator u prstenu

$A/P$  (GOLDIE [2], Th. 4-1). Kako je  $\bar{x} = x+P$  regularno u prstenu  $A/P$  akko je  $x \in S$ , postoje  $y \in S$  i  $b \in A$  takvi da je  $\bar{a}\bar{y} = \bar{x}\bar{b}$ , i dakle (\*)  $ay - xb = r$  za neko  $r \in P$ .

S druge strane, svaki desni ideal prstena  $A$  je glavni, pa postoji  $c \in A$  za koje je  $aA + xA = cA$ , i dakle  $au - xv = c$ ,  $a = ca_0$ ,  $x = cx_0$  za neko  $u, v, x_0, a_0 \in A$ . Otuda (\*) možemo zapisati u obliku (\*\*)  $c(a_0y - x_0b) = r$ . Dalje, kako je prsten  $A$  neterovski sleva, biće to i prsten  $A/P$ , pa se u prstenu  $A/P$  levi i desni delitelji 0 podudaraju (GOLDIE [1], Lema 3-9). Otuda je  $R_d(A/P) = R(A/P)$ , a time i  $R_d(A, P) = R(A, P) = S$ .

Kako je  $P$  obostran ideal prstena  $A$ ,  $z \in P$  povlači  $zcx_0 \in P$ , to jest  $zx \in P$ , pa  $x \in S$  daje  $z \in P$ . To upravo znači da je  $c \in R_d(A, P)$ , a time i  $c \in S$ . Uz to je  $r \in P$ , pa iz (\*\*) sledi  $a_0y - x_0b = r_0$  sa  $r_0 \in P$  i  $r = cr_0$ . Množeći jednakost  $au - xv = c$  zdesna sa  $r_0$ , i stavljajući  $ur_0 = p$  i  $vr_0 = q$  dobijamo  $ap - xq = r$ , što sa (\*) daje  $a(y-p) = x(b-q)$ . Dalje,  $r_0 \in P$  povlači  $p, q \in P$ , pa stavljajući  $y_0 = y - p$  i  $b_0 = b - q$ , biće  $y_0 = y$ , tj.  $y_0 \in S$ , što sa  $ay_0 = xb_0$  daje  $aS \cap xA \neq \emptyset$ . Otuda i prvi deo tvrdjenja.

Za dokaz drugog dela tvrdjenja dovoljno je dokazati da je svako  $x$  iz  $S$  regularno sleva u prstenu  $A$ , a time i  $SCR(A)$ . Pretpostavimo da za neko  $x \in S$  i  $a \in A$  važi  $xa = 0$ , i stavimo  $L_n = \{c \in A : x^n c = 0\}$ . Pri tome je  $(L_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) rastući niz desnih ideala desnog euklidskog prstena  $A$ , pa u nizu  $(L_n)$  mora biti jednakih članova. Neka je  $L_n = L_{n+1}$ . Kako je  $x^n \in S$ , prema dokazanom delu tvrdjenja postoje  $y \in S$  i  $b \in A$  takvi da je  $ay = x^n b$ . Uz to je  $xa = 0$ , pa množeći prethodnu jednakost sleva sa  $x$  dobijamo da je  $0 = x^{n+1} b$ . To znači da je  $b \in L_{n+1}$ , a time i  $b \in L_n$ . Otuda je  $x^n b = 0$ , što sa  $ay = x^n b$  daje  $ay = 0$ , pa kako je  $y \in S$  i  $SCR_d(A)$ , mora biti  $a = 0$ . Prema tome, za svako  $a \in A$  i  $x \in S$  važi  $xa = 0 \Rightarrow a = 0$ , što zajedno sa  $SCR_d(A)$  znači da je i  $SCR(A)$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

PRIMER 1-3. Neka je  $A$  desni euklidski prsten o kome je bilo reći u II, Primer 1-2. Ako je  $e = M_{01}$ , tada je  $E = eA$  obostran ideal prstena  $A$ . Uz to je  $ee = 0$ , pa ideal  $E$  ne sadrži nijedan regularan element prstena  $A$ . Prsten  $A$  je neterovski sleva. Zaista, ako je  $I$  proizvoljan levi ideal prstena  $A$  i  $G = \{M_{ab} : a, b \in L[X]\}$ , tada se neposredno zaključuje da skup  $H = I \cap G$  generiše levi ideal  $I$  (jer je  $AI = I$ ). Označimo sa  $u = M_{ab}$  bilo koji od elemenata skupa  $H$ , pri čemu je  $b$  polinom po  $X^2$  minimalnog stepena, i sa  $v = M_{pq}$  bilo koji od elemenata iz  $H$ , pri čemu je  $q \notin L[X^2]$

polinom sa minimalnim "neparnim" stepenom. Kako je  $L[X]$  i levi i desni eukliidski prsten, posle kraćeg računa dobijamo da je svaki element  $M_{xy}$  iz  $H$  oblika

$$(25) \quad M_{xy} = M_{\alpha\beta}M_{ab} + M_{rs}M_{pq}$$

za neke "skalare"  $\alpha, \beta, r, s \in K$ . Otuda je  $H \subset Au + Av$ , pa kako je  $u, v \in I$  i  $H$  generatrisa (levog) ideala  $I$ , imamo  $I = Au + Av$ . Dakle, svaki levi ideal  $I$  prstena  $A$  ima dvočlanu generatrisu, pa je prsten  $A$  neterovski sleva, i dakle zadovoljava uslove Teoreme 1-6.

S druge strane, neposredno se proverava da za svako  $u, v$  iz  $A$  važi  $uAv \in E \Rightarrow (u \in E \vee v \in E)$ , pa je ideal  $E$  prost. Pri tome je  $R(A) = A - E$ , a samim tim i  $R(A, E) \subset R(A)$ . Otuda je, prema Teoremi 1-6, skup  $S = R(A, E)$  je desni denominator prstena  $A$  i prsten  $A_S$  je eukliidski zdesna.  $\square$

#### KOROLAR 1-4

Neka je  $A$  prost desni eukliidski (ili glavnoidealski) prsten. Tada za svaki prost invarijantan ideal  $P$  prstena  $A$  važi  $R(A, P) \subset R(A)$ . Ako je uz to prsten  $A$  neterovski sleva, tada je skup  $R(A, P)$  desni denominator u  $A$ .

DOKAZ. Jasno je da drugi deo tvrdjenja sledi iz prvog dela i prethodne Teoreme 1-6. Zato dokažimo samo da je svako  $a$  iz  $S = R(A, P)$  regularno u prstenu  $A$ . Pretpostavimo da za neko  $x \in A$  važi  $xa = 0$ , a time i  $xa \in P$ . Kako je  $a$   $P$ -regularno, mora biti  $x \in P$ . Dalje, ideal  $P$  je invarijantan pa za neko  $c \in A$  važi  $P = cA = Ac$ . Uz to je  $c$  regularan element prstena  $A$  (GOLDIE [3], Lemma 1-1). Indukcijom po  $n \in \mathbb{N}$  zaključujemo da za svaki prirodan broj  $n$  važi  $x \in c^n P$ . Neka je  $L$  ideal prstena  $A$  generisan sa  $x$ . Tada za neko  $b$  iz  $R(A)$  važi  $L = bA$ . Pri tome iz  $x \in c^n A$  i  $cA = Ac$  sledi  $L \subset c^n A = Ac^n$ . Otuda za svako  $n \in \mathbb{N}$  postoji  $b_n \in A$  takvo da je (\*)  $b = b_n c^n$ .

Ako je  $L_n = \{u \in A : uc^n \in L\}$ , tada je  $\{L_n\}_{n \in \mathbb{N}}$  rastući niz desnih ideala prstena  $A$ , pa medju njima mora biti jednakih. Neka je  $L_n = L_{n+1}$ . Tada iz  $b_{n+1} c^{n+1} = b \in L$  sledi  $b_{n+1} \in L_{n+1}$ , a time i  $b_{n+1} \in L_n$ . Otuda je  $b_{n+1} c^n \in L$ , i dakle  $b_{n+1} c^n = bv$  za neko  $v \in A$ . Množeći prethodnu relaciju zdesna sa  $c$ , na osnovu prethodnog dobijamo  $b = bvc$ . Uz to je  $b \in R(A)$  pa za  $n > 0$  važi  $1 = vc$ , a time i  $P = A$ . Prema tome, za  $P \neq 0$  mora biti  $L = 0$ ,

to jest  $x=0$ , pa je  $a \in R_c(A)$ . Slično zaključujemo da je  $a \in S$  regularno i sleva u prstenu  $A$ , što zajedno sa prethodnim daje  $SCR(A)$ , a time i samo tvrdjenje.  $\square$

## 2. PROIZVOD I DIREKTNA SUMA EUKLIDSKIH PRSTENA

Ako je  $I$  neprazan skup indeksa i  $(A_i)_{(i \in I)}$  proizvoljna familija prstena (sa jedinicama), tada ćemo sa  $\prod A_i$  ( $i \in I$ ) označavati njen (dekaratovski) proizvod, a sa  $\bigoplus A_i$  ( $i \in I$ ) njenu direktnu sumu. U slučaju kada je  $A_i = A$  za svako  $i \in I$ , umesto  $\prod A_i$  i  $\bigoplus A_i$  pišaćemo redom  $A^I$  i  $A^{(I)}$ . Za  $I = \{1, \dots, n\} = [1, n]$  koristićemo uobičajene oznake za proizvod i sumu od konačno mnogo prstena (odnosno modula).

Prema II, Korolar 1-2, proizvod dva desna euklidska ( $\Lambda$ -euklidska) prstena je desni euklidski ( $\Lambda$ -euklidski) prsten. Jasno je da to važi i za proizvod od konačno mnogo takvih prstena. S druge strane, proizvod (konačno mnogo) prstena je samo jedan primer projektivnog limesa određene projektivne familije u kategoriji  $AMN$ , pa se samo po sebi nameće pitanje da li prethodni rezultat važi i u tom slučaju. Na neke teškoće u vezi sa tim problemom ukazuje naredna Teorema 2-1.

U prvom poglavlju (I, Definicija 1-4) je uveden pojam kategorije desnih euklidskih parova, koju ćemo označavati sa  $EUC$ . Ako je  $F = (f, h)$  morfizam u kategoriji  $EUC$ , neposredno se dokazuje da je  $f$  monomorfizam u kategoriji  $AMN$  (jer je  $h$  injekcija).

### TEOREMA 2-1

- (a) Proizvod a proizvoljne familije  $(A_i)_{(i \in I)}$  euklidskih prstena ne mora biti euklidski prsten. Pri tome može biti i  $I = N$ .
- (b) Ako je  $I$  dobro uredjen skup, tada je proizvod a  $\Lambda$ -euklidskih prstena  $A_i$  ( $i \in I$ ) takodje  $\Lambda$ -euklidski prsten.

DOKAZ. (a) Neka je  $I = N$  i  $A_i = R$  za svako  $i \in N$ . Tada je  $A$  upravo prsten  $R^N$  svih realnih nizova (sa koordinatnim operacijama). Za proizvoljno  $k$

iz  $N$  označimo sa  $e_k$  niz iz  $A$  dat sa:  $e_k(k) = 1$ ,  $e_k(s) = 0$  ( $s \neq k$ ). Ako bi prsten  $A$  bio euklidski, tada bi svaki njegov ideal bio glavni, i dakle oblika  $aA$  za neko  $a = (a_i)$  iz  $A$ . To bi posebno važilo za ideal  $L$  generisan skupom  $\{e_1, e_2, \dots\}$ . Ako je  $L = aA$ , tada za neki niz  $b = (b_i)$  ( $i \in I$ ) iz  $A$  važi  $e_k = ab = (a_i)(b_i) \in L$ , a time i  $1 = a_k b_k$ . Kako tu  $k$  može biti bilo koji prirodan broj, zaključujemo da je svaki član niza  $a$  različit od  $0$ . Medjutim, to nije moguće jer je  $a$   $A$ -linearna kombinacija  $e_k$ -ova, pa je najviše konačno mnogo članova niza  $a$  različito od nule. Dakle, u komutativnom prstenu  $A = R^N$  svi ideali nisu glavni pa time ne može biti ni euklidski.

( $\beta$ ) Neka je  $\phi_i: A_i \rightarrow W_i$  ( $i \in I$ ) desna euklidska valuacija prstena  $A_i$  i označimo sa  $W = \prod W_i$  proizvod familije  $(W_i)$  ( $i \in I$ ) u kategoriji  $Ens$ . Kako je skup indeksa  $I$  dobro uredjen, skup  $W$  je dobro uredjen u odnosu na leksiografsko uredjenje. Dokazaćemo da je sa

$$(1) \quad \phi a = (\phi_i a_i), \quad a = (a_i) \in A,$$

definisana jedna desna  $\Lambda$ -euklidska valuacija  $\phi: A \rightarrow W$  prstena  $A$ . Neka su  $a = (a_i)$  i  $b = (b_i)$  redom proizvoljni elementi iz  $A$  i  $R(A)$ . Kako je  $R(A)$  upravo proizvod  $\prod R(A_i)$  ( $i \in I$ ), biće  $b_i \in R(A_i)$  za svako  $i \in I$ . Prsten  $A_i$  je  $\Lambda$ -euklidski zdesna, pa postoje  $q_i \in A_i$  i  $r_i \in R_0(A_i)$  takvi da je

$$(2) \quad a_i = b_i q_i + r_i, \quad \phi_i r_i < \phi_i b_i.$$

Ako je u (2)  $r_i = 0$  za svako  $i \in I$ , stavimo  $r = (r_i) = 0$ . Ako je bar jedan od  $r_i$ -ova različit od  $0$ , stavimo  $r = (\bar{r}_i)$  i  $q = (\bar{q}_i)$ , gde je  $\bar{r}_i = r_i$  i  $\bar{q}_i = q_i$  za  $r_i \neq 0$ , odnosno  $\bar{r}_i = b_i$  i  $\bar{q}_i = q_i - 1$  za  $r_i = 0$ . Tada za svako  $i \in I$  važi  $a_i = b_i \bar{q}_i + \bar{r}_i$ , a time i  $(*)$   $a = b\bar{q} + \bar{r}$ . Pri tome za svako  $i$  iz  $I$  važi  $\phi_i \bar{r}_i < \phi_i b_i$ , sa  $\phi_k \bar{r}_k < \phi_k b_k$  za bar jedno  $k \in I$ . Kako je uredjenje u skupu  $W$  leksiografsko, biće  $(\phi_i \bar{r}_i) < (\phi_i b_i)$ , što prema (1) znači da je  $(**)$   $\phi r < \phi b$ . Uz to je  $r \in R_0(A)$ , što sa  $(*)$  i  $(**)$  upravo znači da je  $\phi$  jedna desna  $\Lambda$ -euklidska valuacija prstena  $A$ .  $\square$

Neka je  $(B_i)$  ( $i \in N$ ) familija desnih euklidskih prstena,  $A = \prod B_i$ , i za svaki prirodan broj  $n$  stavimo  $A_n = B_1 \times \dots \times B_n$ . Ako je  $f_n$  "kanonički" monomorfizam prstena  $A_n$  u prsten  $A$ , tada (desna) euklidnost prstena  $A_n$

povlači euklidnost potprstena  $P_n = f_n(A_n)$  prstena  $A$ . To posebno znači da je  $(P_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) jedan lanac (desnih) euklidskih potprstena prstena  $A$ . Rađeći slično kao pri dokazu Teoreme 2-1 pod (α) zaključujemo da unija  $P$  "uzlazne" familije euklidskih prstena  $P_n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) ne mora biti euklidski prsten. Iz Teoreme 2-1 takodje sledi da postoji komutativan  $\Lambda$ -euklidski prsten koji nije euklidski.

### TEOREMA 2-2

Neka je  $I$  dobro uređen skup i  $(P_i, F_{ij})$  projektivna  $I$ -familija u kategoriji  $\text{EUC}$ , pri čemu je  $P_i = (A_i, \phi_i)$  i  $F_{ij} = (f_{ij}, h_{ij})$  ( $i \leq j$ ). Ako je  $(A, f_i)$  projektivni limes projektivne  $I$ -familije  $(A_i, f_{ij})$  u kategoriji  $\text{ANN}$ , i ako za svako  $i \in I$  desna euklidska valuacija  $\phi_i$  zadovoljava uslov (M)  $\phi_i(a+b) \leq \max\{\phi_i a, \phi_i b\}$  ( $a, b \in A_i$ ), tada i prsten  $A$  ima desnu euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov (M).

**DOKAZ.** Za  $a \in A$  postoji tačno jedno  $a_i \in A_i$  takvo da je  $f_i a = a_i$ , pa ćemo pisati  $a = (a_i)$  ( $i \in I$ ) (uz napomenu da ćemo za proizvoljno preslikavanje  $f$  umesto  $f(x)$  pisati i  $fx$ ). Pri tome za  $i \leq j$  važi (\*)  $f_i = f_{ij} \circ f_j$ , pa za  $a = (a_i) \in A$  imamo  $a_i = f_{ij} a_j$  ( $i, j \in I, i \leq j$ ). Ako je  $a_i = 0$  za bar jedno  $i \in I$ , tada je i  $a = 0$ . Naime, za  $j < i$  je  $a_j = f_{ji} a_i = f_{ji} 0 = 0$ , dok za  $i \leq j$  imamo  $0 = a_i = f_{ij} a_j$ , a time i  $a_j = 0$  (jer je  $f_{ij}$  monomorfizam).

Neka su  $a = (a_i)$  i  $b = (b_i)$  redom proizvoljni elementi iz  $A$ , odnosno  $A^0$ . Tada je  $b_i \neq 0$  za svako  $i \in I$ . Kako je  $\phi_i$  (desna) euklidska valuacija prstena  $A_i$ , postoje  $q_i, r_i$  iz  $A_i$  takvi da je

$$(3) \quad a_i = b_i q_i + r_i, \quad \phi_i r_i < \phi_i b_i \quad (i \in I).$$

Dokažimo da  $q = (q_i)$  i  $r = (r_i)$  pripadaju prstenu  $A$ , to jest da za  $i \leq j$  važi  $q_i = f_{ij} q_j$  i  $r_i = f_{ij} r_j$ . Kako  $a, b \in A$ , iz  $a_j = b_j q_j + r_j$  sledi (za  $i \leq j$ )

$$(4) \quad f_{ij} a_j = (f_{ij} b_j)(f_{ij} q_j) + (f_{ij} r_j),$$

to jest (\*\*)  $a_i = b_i \bar{q}_i + \bar{r}_i$ , gde je  $\bar{q}_i = f_{ij} q_j$ ,  $\bar{r}_i = f_{ij} r_j$ . Upoređujući relacije (3) i (\*\*), dobijamo (n)  $\bar{r}_i - r_i = b_i (q_i - \bar{q}_i)$ ,  $r_i, \bar{r}_i \in A_i$  ( $i \in I$ ).

Stavimo  $\alpha = \max\{\phi_i r_i, \phi_i \bar{r}_i\}$  i  $\beta = \phi_i b_i$ . Kako valuacija  $\phi_i$  zadovoljava



uslov (M), biće i  $\phi_i(r_i - r_i) < \alpha$ . Ako bi bilo  $q_i \neq \bar{q}_i$ , tj.  $q_i - \bar{q}_i \neq 0$ , tada bi iz (5) sledilo

$$(5) \quad \alpha \geq \phi_i(\bar{r}_i - r_i) = \phi_i(b_i(q_i - \bar{q}_i)) \geq \phi_i b_i.$$

S druge strane,  $(f_{ij}, h_{ij})$  je morfizam (desnog euklidskog) para  $(A_j, \phi_j)$  u par  $(A_i, \phi_i)$ , pa je  $h_{ij} \circ \phi_j = \phi_i \circ f_{ij}$ . Uz to funkcija  $h_{ij}$  strogo raste, pa  $\phi_j r_j < \phi_j b_j$  povlači  $h_{ij} \phi_j r_j < h_{ij} \phi_j b_j$ , to jest  $\phi_i f_{ij} r_j < \phi_i f_{ij} b_j$ , i prema tome  $\phi_i \bar{r}_i < \phi_i b_i$ . Otuda je i  $\alpha < \phi_i b_i$ , što je u suprotnosti sa relacijom (5). Dakle, mora biti  $\bar{q}_i = q_i$ , a samim tim i  $\bar{r}_i = r_i$ . To znači da za svako  $i, j \in I$  ( $i < j$ ) važi  $r_i = f_{ij} r_j$ ,  $q_i = f_{ij} q_j$ , pa je  $r, q \in A$ , za čime se i išlo.

Ako je  $w_i = \phi_i(A_i)$ , označimo sa  $w$  proizvod  $\prod w_i$  ( $i \in I$ ) u kategoriji *Ens*. Kako je skup  $I$  dobro uredjen, biće i skup  $w$  dobro uredjen u odnosu na lekslografsko uredjenje. Neka je  $\phi: A \rightarrow w$  preslikavanje definisano sa  $\phi a = (\phi_i a_i)$  ( $i \in I$ ), gde je  $a = (a_i)$  ( $i \in I$ ) proizvoljan element prstena  $A$ . Prema (3) za svako  $a \in A$  i  $b \in A^0$  postoje  $q, r \in A$  za koje je  $a = bq + r$ . Uz to je  $\phi r = (\phi_i r_i) < (\phi_i b_i) = \phi b$ , što sa prethodnim upravo znači da je  $\phi$  jedna desna euklidska valuacija prstena  $A$ .

Dokažimo sada da i valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M). Neka su  $a$  i  $b$  proizvoljni elementi prstena  $A$  i pretpostavimo da je  $\phi a \leq \phi b$ . Tada je  $\phi_i a_i \leq \phi_i b_i$  za svako  $i \in I$ . Naime, ako je  $0$  minimalni član skupa  $I$ , tada iz  $\phi a = (\phi_i a_i) < (\phi_i b_i) = \phi b$  sledi  $\phi_0 a_0 < \phi_0 b_0$ . Pretpostavimo da za neko  $s \in I$  važi  $\phi_s a_s > \phi_s b_s$ . Tada je i  $h_{0s} \phi_s a_s > h_{0s} \phi_s b_s$ , što sa  $h_{0s} \phi_s = \phi_0 f_{0s}$  i  $f_{0s} a_s = a_0$ ,  $f_{0s} b_s = b_0$  daje  $\phi_0 a_0 > \phi_0 b_0$ , a to je suprotno prethodnom zaključku. S druge strane, svaka od valuacija  $\phi_i$  zadovoljava uslov (M) pa za svako  $i \in I$  važi  $\phi_i(a_i - b_i) < \phi_i b_i$ , a samim tim i  $\phi(a - b) < \phi b$ , što sa  $\phi a \leq \phi b$  upravo znači da i valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (M). Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

#### KOROLAR 2-1.

Neka je  $I$  dobro uredjen skup i  $(A_i)$  ( $i \in I$ ) opadajući lanac potprstena nekog prstena  $B$ . Ako svaki od prstena  $A_i$  ima desnu euklidsku valuaciju  $\phi_i$  koja zadovoljava uslov (M), i ako za svako  $i < j$  važi  $\phi_i|_{A_j} = \phi_j$ , tada i prsten  $A = \cap A_i$  ( $i \in I$ ) ima euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov (M).

DOKAZ. Stavimo  $W_i = \phi_i(A_i)$ ,  $i \in I$ . Tada za svako  $i < j$  važi  $W_i \supset W_j$ . Ako su  $f_{ij}: A_j \rightarrow A_i$  i  $h_{ij}: W_j \rightarrow W_i$  kanoničke injektorije, neposredno se proverava da su za  $P_i = (A_i, \phi_i)$  i  $F_{ij} = (f_{ij}, h_{ij})$  ispunjeni uslovi Teoreme 2-2, pa je  $\tilde{A} = \varprojlim A_i$  desni euklidski prsten koji ima bar jednu desnu euklidsku valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslov (M). S druge strane, jasno je da je  $A = \bigcap_{i \in I} A_i$  projektivni limes projektivne familije  $(A_i, f_{ij})$  u kategoriji ANN, pa su prsteni  $A$  i  $\tilde{A}$  izomorfni.  $\square$

### TEOREMA 2-3

Neka je  $(I, \leq)$  desni filter i  $F = (P_i, F_{ji})$  ( $i, j \in I$ ,  $i < j$ ) induktivna familija u kategoriji EVC, gde je  $P_i = (A_i, \phi_i)$  i  $F_{ji} = (f_{ji}, h_{ji})$ .

Ako za svako  $i < j$  važi  $h_{ji} \circ \phi_i = \phi_j$ , tada u kategoriji EVC postoji induktivni limes  $(P, F_i)$  familije  $F$ . Ako je pri tome  $F_i = (f_i, h_i)$  i  $P = (A, \phi)$ , tada je  $(A, f_i)$  induktivni limes familije  $(A_i, f_{ji})$  ( $i \in I$ ) u kategoriji ANN.

DOKAZ. Jasno je da je  $(A_i, f_{ji})$  induktivna familija u ANN. Kako je  $(I, \leq)$  desni filter, familija  $(A_i, f_{ji})$  ima induktivni limes  $(A, f_i)$  u kategoriji ANN. Dokažimo prvo da je prsten  $A$  euklidski zdesna. Pre svega, za svako  $a \in A$  postoji bar jedno  $i \in I$  i  $a_i \in A_i$  takvi da je  $a = f_i a_i$ . Pri tom za svako  $i, j \in I$  važi

$$(6) \quad f_i a_i = f_j a_j \quad \Rightarrow \quad \phi_i a_i = \phi_j a_j.$$

Zaista, kako je  $f_{ji}$  injektorija za svako  $i < j$ , biće to slučaj i sa svakim od morfizama  $f_i$  (jer je  $\text{Ker}(f_i) = \bigcup_{j > i} \text{Ker}(f_{ji})$ ). Dalje, kako je  $(I, \leq)$  desni filter, za svako  $i, j \in I$  postoji bar jedno  $s \in I$  za koje je  $i, j < s$ , a time i  $f_i = f_s \circ f_{si}$ ,  $f_j = f_s \circ f_{sj}$ . Uz to dijagram

$$(7) \quad \begin{array}{ccccc} A_i & \xrightarrow{f_i} & A & & \\ & \searrow & \uparrow & \nearrow & \\ & & A_s & & \\ & \swarrow & \downarrow & \nwarrow & \\ W_s & \xleftarrow{\phi_j} & A_j & & \end{array}$$

komutira, pa  $f_i a_i = f_j a_j$  daje  $f_s f_{si} a_i = f_s f_{sj} a_j$ , to jest  $f_{si} a_i = f_{sj} a_j$  (jer je  $f_s$  injektorija). Otuda je  $\phi_s f_{si} a_i = \phi_s f_{sj} a_j$ , tj.  $\phi_i a_i = \phi_j a_j$ , a

samim tim i (6). Prema tome, ako za  $a \in A$  važi  $a = f_i a_i$  i  $a = f_j a_j$ , tada je  $\phi_i a_i = \phi_j a_j$ , pa je sa

$$(8) \quad \phi a = \phi_i a_i, \quad a = f_i a_i \in A,$$

(dobro) definisano jedno preslikavanje  $\phi: A \rightarrow \bar{W}$  prstena  $A$  u dobro uredjen skup  $\bar{W} = \bigcup_{i \in I} W_i$  (čije je uredjenje indukovano uredjenjima skupova  $W_i$ ). Dokažimo da je  $\phi$  desna euklidska valuacija prstena  $A$ . Za proizvoljno  $a$  iz  $A$  i  $b \in A$  postoje  $i, j \in I$  i  $a_i \in A_i$ ,  $b_j \in A_j$  za koje je  $a = f_i a_i$ , odnosno  $b = f_j b_j$ . Pri tome je  $i, j \leq s$  za bar jedno  $s \in I$ , pa je

$$(9) \quad a = f_i a_i = f_s f_{si} a_i = f_s a_s,$$

i slično  $b = f_s b_s$ , gde su  $a_s = f_{si} a_i$  i  $b_s = f_{sj} b_j$  članovi prstena  $A_s$ . Uz to je  $f_{sj}$  injekcija pa je i  $b_s \neq 0$ . Kako je  $(A_s, \phi_s)$  desni euklidski par, postoje  $q_s, r_s \in A_s$  takvi da je  $a_s = b_s q_s + r_s$  sa  $\phi_s r_s < \phi_s b_s$ . Otuda, ako stavimo  $q = f_s q_s$  i  $r = f_s r_s$ , biće

$$(10) \quad a = f_s a_s = f_s (b_s q_s + r_s) = \dots = b q + r,$$

sa  $\phi r = \phi_s r_s$  i  $b = \phi_s b_s$ , i dakle  $\phi r < \phi b$ , pa je  $\phi: A \rightarrow \bar{W}$  desna euklidska valuacija prstena  $A$ , a time i  $(A, \phi)$  odredjen objekt u kategoriji *EUC*. Dalje, prema (8) je  $\phi_i a_i = \phi a = \phi f_i a_i$  ( $a_i \in A_i$ ), pa dijagram

$$(11) \quad \begin{array}{ccc} A_i & \xrightarrow{f_{ji}} & A_j \\ \downarrow \phi_i & \searrow f_i & \downarrow \phi_j \\ \bar{W} & \xrightarrow{\phi} & A \end{array}$$

komutira za svako  $i < j$  ( $i, j \in I$ ). Ako je  $W = \phi(A)$ , tada iz (11) sledi da je  $F_i = (f_i, 1_W)$  morfizam objekta  $(A_i, \phi_i)$  u objekt  $(A, \phi)$  u *EUC*, kao i da za svako  $i, j \in I$ ,  $i < j$ , važi  $F_i = F_j \circ F_{ji}$ .

Najzad, neka je  $(B, \psi)$  objekt i  $G_i = (g_i, u_i)$  ( $i \in I$ ) morfizam objekta  $(A_i, \phi_i)$  u  $(B, \psi)$ . Ako za svako  $i < j$  važi  $G_i = G_j \circ F_{ji}$ , dokažimo da tada postoji tačno jedan morfizam  $G = (g, u)$  od  $(A, \phi)$  u  $(B, \psi)$  sa svojstvom da za svako  $i \in I$  važi  $G_i = G \circ F_i$ . Zaista, za  $i < j$  iz  $G_i = G_j \circ F_{ji}$  sledi da je  $g_i = g_j \circ f_{ji}$ , kao i  $u_i = u_j \circ 1_W = u_j$ . Neka je  $s$  fiksiran element iz  $I$  Kako za svako  $i \in I$  postoji  $k \in I$  za koje je  $i, s \leq k$ , biće  $u_s = u_i = u_k$ , a time i

$u_i = u_s$  za svako  $i \in I$ . Stavimo  $u_s = u$ . S druge strane,  $(A, f_i)$  je induktivni limes familije  $(A_i, f_{ji})$  ( $i, j \in I, i < j$ ) u kategoriji  $ANW$ , pa kako (u toj kategoriji) za morfizme  $g_i: A_i \rightarrow B$  važi  $g_i = g_j \circ f_{ji}$  ( $i, j \in I, i < j$ ), postoji tačno jedan morfizam  $g: A \rightarrow B$  takav da je  $g_i = g \circ f_i$  za svako  $i \in I$ . Dokažimo da je  $G = (g, u)$  morfizam para  $(A, \phi)$  u par  $(B, \psi)$  koji zadovoljava uslove tvrdjenja.

Naime, kako je  $G_i = (g_i, u)$  morfizam para  $(A_i, \phi_i)$  u par  $(B, \psi)$ , biće  $u \phi_i = \psi g_i$  za svako  $i \in I$ , što sa  $g_i = g f_i$  daje  $u \phi_i = (\psi g) f_i$  ( $i \in I$ ). S druge strane je  $\phi_i = \phi f_i$ , pa za svako  $i \in I, a_i \in A_i$  važi  $u \phi f_i a_i = \psi g f_i a_i$ , a time i  $(u \phi) a = (\psi g) a$  ( $a \in A$ ). Otuda je  $u \phi = \psi g$ , pa je  $G$  odredjen morfizam para  $(A, \phi)$  u par  $(B, \psi)$ . Pri tome se neposredno proverava da za svako  $i \in I$  važi  $G_i = G \circ F_i$ . Najzad, ako i morfizam  $\bar{G} = (\bar{g}, \bar{u})$  para  $(A, \phi)$  u  $(B, \psi)$  ima ista svojstva, tada  $G_i = \bar{G} \circ F_i$  daje  $\bar{u} = u$  i  $g_i = \bar{g} \circ f_i$  ( $i \in I$ ). Kako u kategoriji  $ANW$  važi  $(A, f_i) = \varinjlim (A_i, f_{ji})$ , iz  $g_i = g \circ f_i, g_i = \bar{g} \circ f_i$  ( $i \in I$ ) sledi  $\bar{g} = g$ , a time i  $\bar{G} = G$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

#### KOROLAR 2-2

|| Neka je  $I$  uređen skup i  $(P_i)$  ( $i \in I$ ) familija desnih euklidskih parova  $P_i = (A_i, \phi_i)$ . Ako je  $(A_i)$  ( $i \in I$ ) rastući lanac potprstena nekog prstena  $B$  i  $\phi_i = \phi_j|_{A_i}$  ( $i, j \in I, i < j$ ), tada je i  $A = \cup_{i \in I} A_i$  desni euklidski potprsten prstena  $B$ .

DOKAZ. Ako je  $W_i = \phi_i(A_i)$ , neka su  $f_{ji}: A_i \rightarrow A_j$  i  $h_{ji}: W_i \rightarrow W_j$  kanoničke injekcije (sa  $i < j$ ), i stavimo  $F_{ji} = (f_{ji}, h_{ji})$ . Tada je  $(P_i, F_{ji})$  jedna  $I$ -induktivna familija u kategoriji  $EUC$  koja zadovoljava uslove Teoreme 2-3. Kako je uz to  $A$  objekt induktivnog limesa familije  $(A_i, f_{ji})$  u  $ANW$ , tvrdjenje sledi iz Teoreme 2-3. Inače, prema "komentar" uz Teoremu 2-1 prethodno tvrdjenje ne mora da važi za proizvoljan rastući lanac desnih euklidskih potprstena nekog prstena.  $\square$

#### TEOREMA 2-4

|| Ako su  $A, B, C$  euklidski prsteni, tada tenzorski proizvod prstena  $A$  i  $B$  nad prstenom  $C$  ne mora biti euklidski prsten. Otuda sleduje da Teorema 2-3 ne mora da važi ako  $(I, \leq)$  nije desni filter.

DOKAZ. Neka je  $I = \{i, j, k\}$  i stavimo  $A_i = A, A_j = B, A_k = C$ . Ako su prsteni  $A, B, C$  komutativni i  $\leq$  uređajna relacija na skupu  $I$  data sa  $i > k, j > k$ ,

tada je objekt  $T$  induktivnog limesa odgovarajuće  $I$ -induktivne familije  $\{A, B, C\}$  u kategoriji  $\text{Ann}$  upravo tenzorski proizvod  $A \times_C B$  prstena  $A$  i  $B$  nad prstenom  $C$ , to jest

$$(12) \quad \varinjlim \{A, B, C\} = A \times_C B.$$

Medjutim, ako su  $A, B, C$  komutativni euklidski prsteni, to ne mora biti i prsten  $A \times_C B$ . Zaista, ako je, na primer,  $C=K$  polje,  $A=K[X]$ ,  $B=K[Y]$ , biće  $A \times_C B = K[X, Y]$ . Uz to je svaki od prstena  $A, B$  i  $C$  euklidski, dok to nije slučaj sa prstenom  $K[X, Y] = K[X][Y]$ . Otuda i samo tvrdjenje.  $\square$

Ako je  $I = \{1, 2\}$  sa  $1 < 2$ ,  $A_1 = Z[X]$ ,  $A_2 = Q[X]$  i  $f_{11}, f_{21}, f_{22}$  odgovarajuće kanoničke injekcije, tada je induktivni limes  $Q[X]$  induktivne familije  $\{A_1, A_2\}$  u kategoriji  $\text{Ann}$  euklidski prsten, ali to nije slučaj sa prstenom  $A_1$ . Otuda u Teoremi 2-3 ne mora da važi obrnuto tvrdjenje. U vezi sa tim važi:

#### TEOREMA 2-5

Neka je  $\{A_i\} (i \in I)$  proizvoljna familija prstena. Ako je proizvod  $A$  (odnosno direktna suma  $B$ ) prstena  $A_i (i \in I)$  desni euklidski prsten, onda je to slučaj i sa svakim od prstena  $A_i (i \in I)$ .

**DOKAZ.** Neka je  $B = \bigoplus_{i \in I} A_i$  desni euklidski prsten. Ne umanjujući opštost možemo pretpostaviti da je  $B$  potprsten prstena  $A = \prod_{i \in I} A_i$ , uz dogovor da  $a = (a_i)$  iz  $A$  pripada prstenu  $B$  akko je najviše konačno mnogo  $a_i$ -ova različito od nule. Neka je  $f_i: A \rightarrow B (i \in I)$  kanonički monomorfizam, i za fiksirano  $s \in I$  i  $a_s, b_s \in A_s$  stavimo  $a = f_s a_s$  i  $b = f_s b_s$ . Uz to je  $b_s \neq 0$  akko je  $b = f_s b_s \neq 0$ . Otuda, ako je  $b_s \neq 0$  i  $\phi$  desna euklidska valuacija prstena  $B$ , postoje  $q, r \in B$  takvi da je

$$(13) \quad a = bq + r, \quad \phi r < \phi b.$$

Dokazaćemo da je  $\phi_s = \phi \circ f_s$  desna euklidska valuacija prstena  $A_s$ . Prvo, iz  $a, b \in A_s$  sledi da je  $a_i = 0$  i  $b_i = 0$  za svako  $i \neq s$ . Dalje, stavimo  $q = (q_i)$  i  $r = (r_i) (i \in I)$ . Tada iz (13) sledi da je  $r_i = 0$  za svako  $i \neq s$ , i dakle  $r = f_s r_s$  sa  $r_s \in A_s$ . Sada iz (13) sledi  $a_s = b_s q_s + r_s$ , gde je  $q_s, r_s \in A_s$

i  $\varphi_S r_S = \varphi f_S r_S = cr < cb = \varphi f_S b_S = \varphi_S b_S$ , pa je  $\varphi_S (= \varphi \circ f_S)$  jedna desna euklidska valuacija prstena  $A_S$ . Slično se dokazuje da desna euklidnost prstena  $A = \prod_{i \in I} A_i$  povlači desnu euklidnost svakog od "faktora"  $A_i$ .  $\square$

Pod rastavom prstena  $A$  na proizvod prstena  $A_1, \dots, A_n$  podrazumevamo svaki izomorfizam  $f: A \rightarrow \prod A_i$  prstena  $A$  na proizvod prstena  $A_i$  ( $0 < i \leq n$ ). U tom slučaju postoje ideali  $L_i$  prstena  $A$  takvi da je  $A = L_1 + \dots + L_n$ , i tada kažemo da je prsten  $A$  direktna suma ideala  $L_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ). Uobičajeno je da se umesto  $A \cong A_1 \times \dots \times A_n$  piše i  $A = A_1 \times \dots \times A_n$ . Prema Teoremi 2-5 i II, Korolar 1-2, prsten  $A = A_1 \times \dots \times A_n$  je euklidski zdesna ako i samo ako je to slučaj sa svakim od "faktora"  $A_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ).  $\square$

#### TEOREMA 2-6

Ako za prave desne ideale  $u$  i  $v$  prstena  $A$  u kategoriji  $\text{Mod}_A$  važi  $A = u + v$ , tada je prsten  $A$  euklidski zdesna ako i samo ako svaki od ideala  $u$  i  $v$  ima neprazan presek sa desnim euklidskim jezgrom  $A^*$  prstena  $A$ .

DOKAZ. Iz  $A = u + v$  sledi  $A = B \times C$  sa  $B = A/u$ ,  $C = A/v$ . Otuda je prsten  $A$  (kao desni  $A$ -modul) euklidski zdesna ako i samo ako je svaki od desnih  $A$ -modula  $B$  i  $C$  euklidski. S druge strane, ako desni ideali  $u$  i  $v$  imaju neprazne preseke sa  $A^*$ , prema II, Teorema 1-7 biće desni  $A$ -moduli  $A/u$  i  $A/v$  euklidski, pa je takav i njihov proizvod  $A = B \times C$ .  $\square$

#### TEOREMA 2-7

Neka je  $A$  desni euklidski prsten za koji važi  $R_d(A) = R(A) = S$ . Ako prsten  $A$  ima prsten desnih  $S$ -razlomaka  $K$ , i ako je  $K = K_1 + \dots + K_n$ , tada postoje desni euklidski prsteni  $A_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) sa svojstvom da je  $K_i$  prsten desnih razlomaka nad  $A_i$  i  $A \cong A_1 \times \dots \times A_n$ .

DOKAZ. Iz  $K = K_1 + \dots + K_n$  sledi da postoji  $n$  idempotentnih i ortogonalnih elemenata  $e_i \in K_i$  koji pripadaju centru  $Z(K)$  prstena  $K$ . S obzirom da  $e_i$  komutira sa svakim elementom iz  $K$ , biće  $e_i A$  potprsten prstena  $K$ . Ako je  $e_i = a_i/c_i$  i  $c = c_1 \dots c_n$ , tada iz istih razloga važi  $ce_i \in A$ . Uz to je  $c$  regularan element prstena  $A$ . Otuda je  $ce_i A$  ( $0 < i \leq n$ ) desni ideal prstena

$A$ , pa kako je u prstenu  $A$  svaki desni ideal glavni, postoji  $a \in A$  takvo da važi

$$(14) \quad ce_1A + \dots + ce_nA = aA.$$

S druge strane je  $e_1 + \dots + e_n = 1$ , pa iz (14) sledi egzistencija bar jednog  $b \in A$  za koje je  $c = ab$ . Kako je  $c \in R(A)$ , biće  $a \in R_2(A)$ , a time i  $a \in R(A)$  (prema uslovu tvrdjenja). Na osnovu toga, zamenjujući u (14)  $c$  sa  $ab$ , dobijamo  $be_1A + \dots + be_nA = A$ . Stavimo  $A_i = be_iA$  ( $1 \leq i \leq n$ ). Uz to za svako  $i \neq s$  važi  $A_i \cap A_s \subset K_i \cap K_s = \{0\}$ , pa je  $A = A_1 \times \dots \times A_n$ . Kako je prsten  $A$  euklidski zdesna, biće to slučaj i sa svakim od prstena  $A_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ).

Jasno je da je  $R(A_i) = A_i \cap R(A)$ . Stavimo  $S_i = A_i \cap S$ . Kako je  $S = R(A)$  desni denominator u prstenu  $A$ , za svako  $a \in A_i$  i  $x \in S_i$  postoje  $\sum y_i = y \in S$  i  $\sum b_i = b \in A$  ( $y_i \in S_i$ ,  $b_i \in A_i$ ) takvi da je  $ay = xb$ , a time i  $ay_i = xb_i$  sa  $y_i \in S_i$ , pa je  $S_i$  desni denominator u prstenu  $A_i$ . To znači da svaki od prstena  $A_i$  ima desni prsten razlomaka nad  $A_i$ . Označimo ga sa  $L_i$ . Kako je  $A_i \subset K_i$ , neposredno se zaključuje da mora biti  $L_i = K_i$ .  $\square$

Svaki komutativan glavnoidealski prsten  $A$  je izomorfan direktnom proizvodu  $P \times Q$  dva prstena  $P$  i  $Q$ , pri čemu je  $P = A_1 \times \dots \times A_m$  direktan proizvod konačno mnogo glavnoidealskih domena  $A_i$ , a  $Q = B_1 \times \dots \times B_n$  direktan proizvod konačno mnogo tzv. specijalnih prstena  $B_j$ . Pri tome za komutativan prsten  $B$  kažemo da je specijalan ako ima bar jedan nilpotentan element  $b \in B$ , sa stepenom nilpotentnosti  $k$ , sa svojstvom da svako  $a \in B$  ima tačno jedan rastav oblika

$$(15) \quad a = ub^r, \quad 0 \leq r < k, \quad u \in U(B),$$

(SAMUEL [4], IV, 245, ili BOURBAKI [2], 6-7, Ex., §1, 6). Jasno je da je svaki specijalan prsten euklidski, pa se na osnovu prethodnih tvrdjenja neposredno zaključuje da važi:

#### TEOREMA 2-8

|| Svaki komutativan euklidski prsten  $A$  je ili euklidski domen, ili specijalan prsten, ili proizvod konačno mnogo takvih prstena.  $\square$

Problem rastava nekomutativnog euklidskog prstena je znatno teži i složeniji. Prema GOLDIE [3] svaki desni glavnoidealski prsten  $A$ , koji je neterovski sleva, izomorfan je direktnom proizvodu  $\bar{A}$  konačno mnogo desnih glavnoidealskih prstena, od kojih je svaki prost ili primaran. Pri tome za prsten kažemo da je primaran ako ima najviše jedan prost ideal. Kako je direktan proizvod konačno mnogo prostih (primarnih) desnih glavnoidealskih prstena jedan poluprost (odnosno Artinov) desni glavnoidealski prsten,  $S=R(A)$  je desni denominator u datom prstenu  $A$ , i odgovarajući prsten desnih razlomaka  $A_S$  je artinovski zdesna. Otuda:

#### TEOREMA 2-9

Svaki desni euklidski prsten  $A$ , koji je neterovski sleva, izomorfan je direktnom proizvodu  $P \times Q$  dva desna euklidska prstena, od kojih je prvi poluprost, a drugi artinovski zdesna. Pri tome je  $P$  (odnosno  $Q$ ) direktan proizvod konačno mnogo prostih (primarnih) desnih euklidskih prstena. Uz to je  $S=R(A)$  desni denominator u  $A$  i prsten  $A_S$  je euklidski i artinovski zdesna.  $\square$

PRIMER 2-1. Neka je  $L$  proizvoljno polje,  $K$  polje razlomaka nad prstenom  $L[X]$  i  $f:K \rightarrow K$  endomorfizam polja  $K$  dat sa  $f(a) = a$  ( $a \in L$ ) i  $f(X) = X^2$ . Prsten  $A = K[Y, f]$  svih desnih  $f$ -polinoma po  $Y$  sa koeficijentima u polju  $K$  je euklidski zdesna. Uz to je  $f$  monomorfizam pa je  $A$  oblast celih, a time i prost prsten.

Međutim, prsten  $A$  nije neterovski i sleva. Naime, kako morfizam  $f$  nije surjektivan, postoji  $c \in K$  takvo da je  $c \notin f(K)$ . Stavimo  $a = Y + c$ ,  $x = Y^2$  i  $S = A^0$ . Tada je  $Sa \cap Ax = \emptyset$ . To posebno znači da skup  $S = A^0$  svih regularnih elemenata prstena  $A$  nije levi denominator u  $A$ . Kako to važi u svakom levom neterovskom domenu, prsten  $A$  nije neterovski sleva. To znači da Teoremom 2-9 nisu "obuhvaćeni" svi prsteni koji su euklidski zdesna. Inače, ako je poluprost desni glavnoidealski prsten neterovski sleva, može se dokazati da je taj prsten i glavnoidealski sleva.  $\square$

Ako prsten  $A = B \times C$  ima bar jednu desnu euklidsku valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslov (M), onda to svojstvo ima i svaki od prstena  $B \times \{0\}$  i  $\{0\} \times C$ , a time i sami prsteni  $B$  i  $C$ .



## IV

### O PRSTENIMA HERMITSKOG TIPA

Mnogi problemi u (linearnoj) algebri su u uskoj vezi sa problemom svodjenja (redukcije) matrica (nad izvesnim prstenom) na matrice nekog posebnog oblika (dijagonalne, kvazidijagonalne, trougaone, i sl.). Pri tome se odgovarajući "proces" svodjenja date matrice  $M$  nad prstenom  $A$  obično sastoji u uzastopnom množenju (slevo, zdesna) te matrice nekim posebnim matricama (na primer inverzibilnim, elementarnim, regularnim) nad prstenom  $A$ . Jedan od klasičnih rezultata u vezi sa tim problemom je da se svaka matrica  $M$  iz  $M_{mn}(Z)$  uzastopnim množenjem (slevo i zdesna) elementarnim matricama može svesti na neku dijagonalnu matricu formata  $m \times n$  nad prstenom  $Z$ .

KAPLANSKI [1] definiše desni (levi) hermitski prsten  $A$  kao prsten sa svojom da za svaku matricu  $M = [a, b]$  iz  $M_{12}(A)$  postoji bar jedna inverzibilna matrica  $P$  iz  $M_2(A)$  takva da je matrica  $MP$  (odnosno  $PM^T$ ) donje-trougaona (odnosno gornje-trougaona), to jest da za neko  $c$  iz  $A$  važi  $MP = [c \ 0]$  (odnosno  $PM^T = [c \ 0]^T$ ). Svaki desni hermitski prsten je desni Bezuvov prsten, tj. prsten u kome je suma ma koja dva glavna desna ideala takodje glavni desni ideal. U slučaju desnog euklidskog prstena važi i obrnuto tvrdjenje. Medjutim, još uvek je otvoren problem da li obrnuto tvrdjenje važi i u slučaju proizvoljnog desnog Bezuvovog domena.

U ovom poglavlju biće reči o jednoj klasi prstena sličnog "tipa", koja obuhvata (leve, desne) hermitske prstene kao poseban slučaj. Otuda i naziv "prsteni hermitskog tipa". Sa  $M_{mn}(A)$  ili  $A_{mn}$  označavaćemo skup svih matrica formata  $m \times n$  nad prstenom  $A$ . Za  $m=n$  umesto  $M_{mn}(A)$  pisaćemo samo  $M_n(A)$ , odnosno  $A_n$ . Naravno, tada oznake  $U(A_n)$ ,  $R(A_n)$ ,  $R_d(A_n)$ , i tako dalje, imaju uobičajena značenja. Jedinичnu matricu prstena  $M_n(A)$  označavaćemo sa  $E$ .

Za element  $a \in A$  kažemo da je desni (levi) delitelj elementa  $b \in A$  u prstenu  $A$  ako važi  $b \in Aa$  (odnosno  $b \in aA$ ). Ako je  $b \in Aa \cap aA$ , tada kažemo da je  $a$  obostrani delitelj od  $b$ . Element  $a$  je totalni (ili potpuni) delitelj od  $b$  ako važi  $AbA \subset Aa \cap aA$ . U tom slučaju kažemo i da  $a$  deli  $b$  i pišemo  $a|b$ . Inače, relacija  $|$  u prstenu  $A$  ne mora biti refleksivna.

Pod elementarnom transformacijom na vrstama (kolonama) matrice  $M$  nad prstenom  $A$  podrazumevamo svaku transformaciju njenih vrsta (kolona) jednog od sledeća tri tipa:

- (P) Zamena mesta dvema vrstama (kolonama) matrice  $M$ ;
- (H) Množenje neke vrste (kolone) matrice  $M$  sleva (odnosno zdesna) nekom jednotom prstena  $A$ ;
- (L) Dodavanje nekoj od vrsta (kolona) matrice  $M$  neke od preostalih vrsta (kolona) pomnožene sleva (zdesna) nekim elementom prstena  $A$ .

Pod elementarnom matricom reda  $n$  nad prstenom  $A$  podrazumevamo svaku od matrica prstena  $A_n$  koja se može dobiti iz jedinične matrice  $E$  primenom neke od elementarnih transformacija na njenim vrstama (kolonama). Jasno je da je svaka elementarna matrica inverzibilna. Sa  $\mathcal{E}(A_n)$  označavaćemo podgrupu grupe  $U(A_n)$  što je generišu elementarne matrice iz  $A_n$ .

Ako matrica  $\tilde{M}$  nastaje iz matrice  $M \in A_{m \times n}$  primenom neke elementarne transformacije  $\theta$  na vrstama (kolonama), i ako je  $P$  elementarna matrica koja nastaje iz matrice  $E \in A_m$  (odnosno  $E \in A_n$ ) primenom iste elementarne transformacije  $\theta$ , tada je  $\tilde{M} = PM$  (odnosno  $\tilde{M} = MP$ ), i obrnuto. To posebno znači da se kvazi-dijagonalna suma  $P+Q$  dve elementarne matrice  $P \in A_m$  i  $Q \in A_n$  može predstaviti kao proizvod elementarnih matrica reda  $m+n$ .  $\square$

#### DEFINICIJA 1-1

Neka je  $A$  prsten (sa ili bez jedinice) i  $H_n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) multiplikativan podgrupoid prstena  $A_n$  koji ne sadrži nulu. Tada za niz  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) kažemo da je HERMITSKI ako zadovoljava uslov

$$(1) \quad P \in H_1 \wedge Q \in H_n \Rightarrow P+Q, Q+P \in H_{n+1} \quad (n \in \mathbb{N}).$$

(Za svako  $a \in A$  matricu  $P = [a]$  formata  $1 \times 1$  poistovećivaćemo sa samim  $a$ .)

## LEMA 1-1

Ako je  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) hermitski niz nad prstenom  $A$ , tada za svako  $m, n$  i  $[a], [b] \in H_1$ ,  $P \in H_m$ ,  $Q \in H_n$  važi

$$(2) \quad aP \in H_m, \quad Qb \in H_n, \quad aP + Qb \in H_{m+n}, \quad Pa + bQ \in H_{m+n}.$$

Ako prsten  $A$  ima jedinicu i ako je  $[1] \in H_1$ , tada je i  $P+Q \in H_{m+n}$ .

DOKAZ. Kako je niz  $(H_n)$  hermitski i  $[a], [b] \in H_1$ , iz [1] neposredno sledi da matrice  $S = \text{diag}(a, \dots, a)$  iz  $A_m$  i  $T = \text{diag}(b, \dots, b)$  iz  $A_n$  pripadaju redom skupovima  $H_m$  i  $H_n$ . Stavimo  $U = S+Q$  i  $V = P+T$ , to jest

$$(3) \quad U = \begin{bmatrix} S & O \\ O & Q \end{bmatrix}, \quad V = \begin{bmatrix} P & O \\ O & T \end{bmatrix}.$$

Svaki od skupova  $H_s$  ( $s \in \mathbb{N}$ ) je multiplikativan grupoid, pa iz  $S, P \in H_m$  i  $T, Q \in H_n$  sledi  $SP, PS \in H_m$  i  $QT, TQ \in H_n$ . S druge strane je  $SP = aP$ ,  $PS = Pa$ ,  $QT = Qb$ ,  $TQ = bQ$ , što sa prethodnim daje  $aP \in H_m$  i  $Qb \in H_n$ .

Kako je  $UV = SP + QT$  i  $VU = PS + TQ$ , prema prethodnom važi  $UV = aP + Qb$  i  $VU = Pa + bQ$ . Dalje, iz (1) neposredno sledi  $U, V \in H_{m+n}$ , a samim tim i  $UV, VU \in H_{m+n}$ , što sa prethodnim daje preostali deo tvrdjenja. Ako  $H_1$  ne sadrži matricu [1], tada iz  $P \in H_m$  i  $Q \in H_n$  u opštem slučaju ne mora da sledi  $P+Q \in H_{m+n}$ .  $\square$

## LEMA 1-2

( $\alpha$ ) Ako je  $A$  prsten sa jedinicom i  $H_n = U_L(A_n)$  tada je  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) jedan hermitski niz nad prstenom  $A$ . Tvrdjenje ostaje na snazi i u slučaju da je  $H_n = U_R(A_n)$ , odnosno  $H_n = U(A_n)$ .

( $\beta$ ) Ako je  $A$  prsten (sa ili bez jedinice) i  $H_n = R_L(A_n)$ , tada je niz  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) hermitski nad prstenom  $A$ . Analogno tvrdjenje važi i u slučaju da je  $H_n = R(A_n)$ , odnosno  $H_n = R_R(A_n)$ .

( $\gamma$ ) Ako je  $H_n = \mathcal{E}(A_n)$  podgrupa grupe  $U(A_n)$  generisana elementarnim matricama iz  $A_n$ , tada je  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) hermitski niz nad prstenom  $A$ .

( $\delta$ ) Ako je  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) bilo koji od hermitskih nizova o kojima je reč pod ( $\alpha$ )-( $\gamma$ ), tada za  $P \in A_m$ ,  $Q \in A_n$  važi  $P+Q \in A_{m+n} \Rightarrow P \in H_m, Q \in H_n$ .

DOKAZ. (α) Kako prsten  $A$  ima jedinicu, svaki od skupova  $H_n$  sadrži bar jediničnu matricu (odgovarajućeg reda), i dakle nije prazan. Pri tome je jasno da nijedan od skupova  $H_n$  ne sadrži nulu prstena  $A_n$ . Dalje, ako je  $P, Q \in H_n$ , biće  $PX = E$  i  $QY = E$  za neko  $X, Y \in A_n$ , pa  $(PQ)(YX) = E$  daje  $PQ \in H_n$ . Otuda je  $H_n$  neprazan multiplikativan podskup od  $A_n^0$ . Dokažimo da niz  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) zadovoljava uslov (1). Naime, za svako  $P \in H_m$  i  $Q \in H_n$  postoje matrice  $X \in A_m$  i  $Y \in A_n$  takve da je  $PX = E_m$  i  $QY = E_n$ , a time i

$$(4) \quad (P+Q)(X+Y) = PX+QY = E_m+E_n = E_{m+n},$$

što sa  $P+Q, X+Y \in A_{m+n}$  daje  $P+Q \in H_{m+n}$ . Otuda i samo tvrdjenje pod (α).

(β) Neka je  $[a]$  proizvoljan element skupa  $H_1$ . Tada je  $a \in R_\ell(A)$ , i dakle  $ax = 0$  akko je  $x = 0$ . Stavimo  $S = \text{diag}(a, \dots, a)$ ,  $S \in A_n$ . Tada za svaku matricu  $X \in A_n$  važi  $SX = 0$  akko je  $X = 0$ . Otuda je  $S \in H_n$ , pa je svaki od skupova  $H_n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) neprazan. Uz to je jasno da je  $H_n$  multiplikativan podskup od  $A_n^0$  za svako  $n \in \mathbb{N}$ . Dokažimo još da niz  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) zadovoljava uslov (1). Pre svega, primetimo da za  $P \in H_m$  i proizvoljnu matricu  $X$  iz  $A_{mn}$  važi  $PX = 0$  akko je  $X = 0$ . Neka je  $P \in H_m$ ,  $Q \in H_n$  i

$$(5) \quad V = \left[ \begin{array}{c|c} X & Y \\ \hline Z & T \end{array} \right]$$

proizvoljna matrica iz  $A_{m+n}$ , pri čemu je  $X \in A_m$  i  $T \in A_n$ . Neposredno se proverava da tada važi

$$(6) \quad (P+Q)V = \left[ \begin{array}{c|c} PX & PY \\ \hline QZ & QT \end{array} \right],$$

pa  $(P+Q)V = 0$  povlači  $PX = 0$ ,  $PY = 0$ ,  $QZ = 0$ ,  $QT = 0$ , što sa  $P \in H_m$  i  $Q \in H_n$  daje  $X = 0$ ,  $Y = 0$ ,  $Z = 0$ ,  $T = 0$ , to jest  $V = 0$ , i dakle  $P+Q \in H_{m+n}$ . Posebno, ako je neka od matrica  $P$  i  $Q$  reda 1 dobijamo implikaciju (1).

(γ) Kako je po samoj definiciji  $H_n$  multiplikativan podskup od  $A_n^0$ , treba još dokazati da za  $a \in U(A)$  i  $P \in H_n$  važi  $a+P \in H_{n+1}$ . Zaista, neka su  $P_i$  ( $1 \leq i \leq s$ ) elementarne matrice iz  $A_n$  za koje važi  $P = P_1 \cdots P_s$ . Ako je  $E$  jedinična matrica iz  $A_n$  i  $S_0 = a+E$ ,  $S_i = I+P_i$  ( $1 \leq i \leq s$ ), tada se neposredno proverava da je  $a+P = \prod S_i$ , što sa  $S_i \in \mathcal{E}(A_{n+1})$  daje tvrdjenje.

( $\delta$ ) Neka je prvo  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) hermitski niz o kome je reč pod ( $\alpha$ ) i pretpostavimo da za neke matrice  $P \in A_m$  i  $Q \in A_n$  važi  $P+Q \in H_{m+n}$ . Ako je  $V$  matrica oblika (5) za koju važi  $(P+Q)V = E = E_m + E_n$ , tada na osnovu (6) dobijamo  $PX = E_m$  i  $QT = E_n$ , a time i  $P \in H_m$ ,  $Q \in H_n$ .

Neka je sada  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) hermitski niz o kome je reč pod ( $\beta$ ). Tada  $P+Q \in H_{m+n}$  povlači da za svaku matricu  $V \in A_{m+n}$  važi  $(P+Q)V = 0$  akko je  $V = 0$ . Posebno, ako za matrice  $X \in A_m$  i  $Y \in A_n$  važi  $PX = 0$  i  $QY = 0$ , tada  $(P+Q)(X+Y) = PX + QY = 0 + 0 = 0$  daje  $X+Y = 0$ , to jest  $X = 0$  i  $Y = 0$ , a samim tim i  $P \in H_m$  i  $Q \in A_n$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

#### DEFINICIJA 1-2

Za matricu  $M \in A_{mn}$  kažemo da je *DIJAGONALIZABILNA* u odnosu na dati hermitski niz  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) nad prstenom  $A$  ako postoje matrice  $P \in H_m$  i  $Q \in H_n$  takve da je matrica

$$(7) \quad \tilde{M} = PMQ$$

dijagonalna. Ako je uz to  $\tilde{M} = \text{diag}(a_1, a_2, \dots)$  sa  $a_r \nmid a_{r+1}$  ( $r=1, 2, \dots$ ) tada govorimo o *ELEMENTARNOJ* dijagonalizabilnosti date matrice  $M$ .

Za prsten  $A$  kažemo da je *prsten sa elementarnim deliteljima* u odnosu na hermitski niz  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) ako je svaka matrica nad njim elementarno dijagonalizabilna u odnosu na niz  $(H_n)$ . Posebno, ako je  $H_n = U(A_n)$ , tada kažemo samo da je  $A$  *prsten sa elementarnim deliteljima* (KAPLANSKY [1]).

#### DEFINICIJA 1-3

Pod *DESNIM (LEVIM) PRSTENOM HERMITSKOG TIPA* podrazumevamo svaki prsten  $A$  nad kojim je svaka matrica formata  $1 \times 2$  (odnosno  $2 \times 1$ ) dijagonalizabilna u odnosu na neki fiksirani hermitski niz  $(H_n)$  nad tim prstenom.

Ako je prsten  $A$  hermitskog tipa i sleva i zdesna u odnosu na isti hermitski niz, tada kažemo samo da je prsten  $A$  hermitskog tipa u odnosu na taj niz. Pod *(levim, desnim) HERMITSKIM PRSTENOM* podrazumevamo svaki

prsten  $A$  koji je (slevo, zdesna) hermitskog tipa u odnosu na hermitski niz  $H_n = U(A_n)$  (KAPLANSKY [1]).

Ako je u Definiciji 1-3 niz  $(H_n)$  neki od hermitskih nizova  $R(A_n)$ ,  $R_d(A_n)$ ,  $R_l(A_n)$  o kojima je reč u Lemi 1-2 pod (β), tada kažemo da je  $A$  redom (desni, levi)  $\Gamma$ -HERMITSKI,  $\Delta$ -HERMITSKI,  $\Lambda$ -HERMITSKI prsten.  $\square$

### LEMA 1-3

- (α) Domen  $A$  je desni  $\Lambda$ -hermitski prsten ako i samo ako zadovoljava desni Ore-ov uslov. Desni neterovski domen je  $\Lambda$ -hermitski zdesna.
- (β) Ako u desnom  $\Lambda$ -hermitskom prstenu  $A$  važi  $R_l(A) \subset R_d(A)$ , tada u prstenu  $A$  važi desni Ore-ov uslov.
- (γ) Svaki (levi, desni) hermitski prsten  $A$  je  $\Gamma$ -hermitski, ali ne i obratno.

DOKAZ. (α) Neka domen  $A$  ima desno Ore-ovo svojstvo. Tada za svako  $a \in A$  i  $b \in A^0$  postoje  $c \in A^0$  i  $\bar{d} \in A$  takvi da je  $ac = b\bar{d}$ , to jest  $ac + b\bar{d} = 0$  (sa  $\bar{d} = -\bar{d}$ ). Otuda za svaku matricu  $P = \begin{bmatrix} p & c \\ q & d \end{bmatrix}$  ( $p, q \in A$ ) važi

$$(8) \quad [a \ b] \begin{bmatrix} p & c \\ q & d \end{bmatrix} = [a \ 0],$$

sa  $a = ap + bq$ . Ako je  $p=0$  i  $q=c$  neposredno se proverava da je matrica  $P$  regularna slevo, pa je prsten  $A$   $\Lambda$ -hermitski zdesna. Obratno, ako je  $A$  desni  $\Lambda$ -hermitski domen, tada za svako  $a \in A$  i  $b \in A^0$  postoji leva regularna matrica  $P$  za koju važi (8), a time i (\*)  $ac + b\bar{d} = 0$ . Pri tome je  $c \neq 0$ , jer bi u suprotnom zbog  $b \in R(A)$  moralo biti i  $\bar{d} = 0$ , pa matrica  $P$  ne bi bila regularna slevo. Otuda i tvrdjenje.

(β) Neka je  $a \in A$  i  $b \in R(A)$ . Kako je prsten  $A$   $\Lambda$ -hermitski zdesna, za bar jednu levu regularnu matricu  $P \in A_2$  važi (8). Otuda postoje  $c, d$  iz  $A$  takvi da je (\*\*)  $ac + b\bar{d} = 0$ . Pri tome element  $c$  mora biti regularan. Naime, kako je  $R_l(A) \subset R_d(A)$ , u suprotnom bi za bar jedno  $x \in A^0$  bilo  $cx = 0$ . Tada množeći (\*\*) zdesna sa  $x$  dobijamo  $b\bar{d}x = 0$ , što zajedno sa  $b \in R(A)$  daje  $\bar{d}x = 0$ . No, to bi značilo da je  $P \cdot [0 \ x]^T = 0$  sa  $x \neq 0$ , što je nemoguće zbog leve regularnosti matrice  $P \in A_2$ . Naime, matrica  $P \in A_n$  je regularna slevo akko za svaku kolona-matricu  $X \in A_{n,1}$  važi  $PX = 0 \Rightarrow X = 0$ .

Otuda je  $c \in R_2(A)$ , a time i  $c \in R(A)$ , što sa prethodnim znači da prsten  $A$  ima desno Ore-ovo svojstvo.

(γ) Jasno je da je svaki (levi, desni) hermitski prsten  $A$  u isto vreme i  $\Gamma$ -hermitski (slevo, zdesna). S druge strane, prema KAPLANSKY [1] svaki desni hermitski domen je i desni Bezuvov prsten. To posebno znači da, na primer, prsten  $Z[X]$  nije hermitski. Medjutim, prsten  $A = Z[X]$  je neterovski, a time i  $\Gamma$ -hermitski domen.  $\square$

#### TEOREMA 1-1

|| Ako je  $A$  desni prsten hermitskog tipa u odnosu na (hermitski) niz  $\{H_n\}$  ( $n \in \mathbb{N}$ ), tada za svaku matricu  $M \in M_{mn}(A)$  postoji matrica  $P \in H_n$  takva da je matrica  $T = MP$  donje trougaona.

DOKAZ. Dokažimo prvo da tvrdjenje važi za  $m=1$ , to jest za svaku matricu  $M$  formata  $1 \times n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ). Za  $n=1$  to je jasno, a za  $n=2$  tvrdjenje sledi direktno iz definicije desnog prstena hermitskog tipa. Neka je  $n > 2$  zadat prirodan broj i pretpostavimo da tvrdjenje važi za sve prirodne brojeve manje od  $n$ . Ako je  $M = [a_1 \dots a_n]$ , stavimo  $B = [a_2 \dots a_n]$ , tj.  $M = [a_1 \ B]$ . Matrica  $B$  je formata  $1 \times (n-1)$  pa prema induktivnoj pretpostavci postoji matrica  $Q \in H_{n-1}$  takva da je matrica  $S = BQ$  donje trougaona, tj. oblika  $S = [b \ 0 \dots 0]$  za neko  $b \in A$ . Za proizvoljno  $[\alpha] \in H_1$  stavimo  $U = [\alpha] \dot{+} Q$ . Tada je  $U \in H_n$  i važi

$$(9) \quad MU = [a_1 \ B] \cdot ([\alpha] \dot{+} Q) = [a \ b \ 0 \dots 0],$$

pri čemu je  $a = a_1 \alpha$ . Ako je  $S \in H_2$  matrica za koju važi  $[a \ b]S = [c \ 0]$  i  $D = \text{diag}(\alpha, \dots, \alpha)$  matrica iz  $H_{n-2}$ , stavimo  $V = S \dot{+} D$ . Tada je  $V \in H_n$ , pa kako je i  $U \in H_n$ , biće  $P = UV \in H_n$ . Uz to je  $M(UV) = (MU)V = [c \ 0 \dots 0]$ , pa imamo i samo tvrdjenje.

Pretpostavimo sada da tvrdjenje važi za svaku matricu  $B$  koja ima manje od  $m$  vrsta ( $m > 1$  fiksiran prirodan broj), i neka je  $M$  proizvoljna matrica iz  $A_{mn}$ . Sa  $F$  označimo prvu vrstu, a sa  $G$  podmatricu od  $M$  koja nastaje iz matrice  $M$  uklanjanjem njene prve vrste  $F$ . Kako je tvrdjenje već dokazano za vrsta-matrice, postoji matrica  $X \in H_n$  i  $c \in A$  takvi da je  $FX = [c \ 0 \dots 0]$ . Tada je  $MX = \begin{bmatrix} c & | & 0 \\ \hline X & | & S \end{bmatrix}$ , pri čemu je  $S$  izvesna matrica koja ima  $m-1$  vrstu.

Kako matrica  $S$  ima manje od  $m$  vrsta, postoji matrica  $Y \in H_{n-1}$  za koju je matrica  $V = SY$  donje trougaona. Ako je  $[b] \in H_1$ , stavimo  $U = [b] + Y$ . Tada je  $U \in H_n$ , što sa  $X \in H_n$  daje  $P = XU \in H_n$ . Pri tome je

$$(10) \quad MP = \begin{bmatrix} F \\ G \end{bmatrix} \cdot X \cdot \begin{bmatrix} b & | & 0 \\ \hline 0 & | & Y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} c & | & 0 \\ \hline k & | & s \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b & | & 0 \\ \hline 0 & | & Y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a & | & 0 \\ \hline l & | & v \end{bmatrix},$$

sa  $a = cb$  i  $l = kb$ . Kako je uz to matrica  $V$  donje trougaona, prema (10) to je slučaj I sa matricom  $MP$ . Otuda I tvrdjenje u celini.  $\square$

#### KOROLAR 1-1

Za svaku matricu  $M \in A_{mn}$  nad desnim (odnosno levim)  $\Gamma$ -hermitskim prstenom  $A$  postoji regularna matrica  $P \in A_n$  (odnosno  $Q \in A_m$ ) takva da je matrica  $MP$  (odnosno  $QM$ ) donje trougaona (gornje trougaona). Analogno tvrdjenje važi i za svaki desni (odnosno levi) hermitski prsten (KAPLANSKY [1]).

Ako je svaka matrica formata  $2 \times 2$  nad hermitskim prstenom  $A$  dijagonalizabilna, onda je to slučaj I sa svakom matricom  $M$  nad  $A$ , i  $A$  je prsten sa elementarnim deliteljima (KAPLANSKY [1]). Kasnije ćemo dokazati da sličan rezultat važi i za  $\Gamma$ -hermitske prstene.  $\square$

#### TEOREMA 1-2

Ako je  $A$  desni  $\Lambda$ -hermitski prsten, onda je to slučaj I sa svakim od prstena  $M_n(A)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ). Analogno tvrdjenje važi i za  $\Delta$ -hermitske, odnosno  $\Gamma$ -hermitske prstene.

DOKAZ. Treba dokazati da za proizvoljne matrice  $F, G$  iz  $A_n$  postoji leva regularna matrica  $\tilde{P} \in M_2(A_n)$  takva da je

$$(11) \quad [F, G] \cdot \tilde{P} = [H, 0],$$

pri čemu je  $H$  izvesni element prstena  $A_n$ . Kako je prsten  $A$   $\Lambda$ -hermitski zdesna, postoji leva regularna matrica  $P = \begin{bmatrix} X & Y \\ Z & W \end{bmatrix}$  iz  $M_{2n}(A)$  takva da je matrica  $T$  data sa:



$$(12) \quad T = \left[ \begin{array}{c|c} F & G \\ \hline O & O \end{array} \right] \left[ \begin{array}{c|c} X & Y \\ \hline Z & W \end{array} \right] = \left[ \begin{array}{c|c} H & O \\ \hline U & V \end{array} \right]$$

donje trougaona. Pri tome su  $X, Y, \dots, V$  kvadratne matrice reda  $n$ , i dakle određeni elementi prstena  $A_n$ . Označimo sa  $P$  matricu iz prstena  $M(A_n)$  koja "odgovara" matrici  $T$ , to jest shvatajući  $X, Y, Z, W$  kao članove prstena  $A_n$ . Tada iz (12) sledi (11) za neku matricu  $P \in M_2(A_n)$ . Još treba dokazati da je tako određena matrica  $P$  regularna sleva u  $M_2(A_n)$ .

Naime, za  $B \in A_{2n}$  u prstenu  $A_{2n}$  važi  $PB = O$  ako i samo ako je  $\bar{P}\bar{B} = \bar{O}$  u prstenu  $M_2(A_n)$ . S druge strane, kako je matrica  $P$  regularna sleva u prstenu  $A_{2n}$ , iz  $\bar{P}\bar{B} = \bar{O}$  sledi  $PB = O$ , to jest  $B = O$ , a time i  $\bar{B} = O$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### LEMA 1-4

|| Ako u desnom  $\Lambda$ -hermitskom prstenu  $A$  važi  $R_2(A) = R(A)$ , tada je u prstenu  $A_n$  trougaona matrica  $T$  regularna sleva ako i samo ako je to slučaj sa svakim elementom njene dijagonale u prstenu  $A$ .

DOKAZ. Pre svega, iz  $R_2(A) = R(A)$  sledi da je svaki desni delitelj nule u prstenu  $A$  istovremeno i levi delitelj nule. Dokažimo prvo da tvrdjenje važi za svaku donje trougaonu matricu

$$(13) \quad T = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

iz prstena  $A_n$ . Neka je  $X = [x_1, \dots, x_n]^T$  proizvoljna matrica formata  $n \times 1$  nad prstenom  $A$ . Tada je  $TX = O$  ako i samo ako važi

$$(14) \quad \begin{aligned} a_{11}x_1 &= 0, \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 &= 0, \\ \vdots & \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n &= 0. \end{aligned}$$

Pretpostavimo da je svaki od elemenata  $a_{ii}$  ( $1 \leq i \leq n$ ) regularan sleva u prstenu  $A$ . Tada  $a_{11}x_1 = 0$  daje  $x_1 = 0$ . Sada za  $x_1 = 0$  iz (14) sledi  $a_{22}x_2 = 0$ ,

i dakle  $x_2=0$ . Slično zaključujemo da je  $x_3=0$ , itd. Otuda je  $X=0$ , pa je matrica  $T$  regularna sleva. Primitimo da upravo dokazani deo tvrdjenja važi i bez pretpostavke  $R_2(A)=R(A)$ .

Dokažimo sada da je uslov i dovoljan. Jasno je da tvrdjenje važi za  $n=1$ . Neka je  $n>1$  fiksiran prirodan broj i pretpostavimo da tvrdjenje važi za svaki prirodan broj  $<n$ . Ako je matrica  $T \in A_n$  data sa (13) regularna sleva u prstenu  $A_n$ , tada je  $a_{nn}$  regularno sleva u prstenu  $A$ . Naime, u suprotnom bi za bar jedno  $x \in A^0$  bilo  $a_{nn}x=0$ , pa bi za matricu  $X = [0 \dots 0 \ x]^T$  važilo  $TX=0$  sa  $X \neq 0$ , što je suprotno pretpostavci da je matrica  $T$  regularna sleva.

Označimo sa  $S$  komatricu polja  $(n,n)$  matrice  $T$ . Matrica  $S$  je donje trougaona i reda  $n-1$ . Dokažimo da je i ona regularna sleva. Zaista, u suprotnom bi za bar jednu kolona matricu  $Y = [y_1 \dots y_{n-1}]^T$ ,  $Y \neq 0$ , bilo  $SY=0$ . Stavimo

$$(15) \quad a = \sum a_{ni}y_i \quad (1 \leq i < n), \quad b = a_{nn}.$$

Prsten  $A$  je  $\Lambda$ -hermitski zdesna pa postoji  $c \in A$  i leva regularna matrica  $P = \begin{bmatrix} u & x \\ v & y \end{bmatrix}$  takvi da je  $[a, b] \cdot P = [c, 0]$ , a time i (\*)  $ax+by=0$ . Ako bi za neko  $z \neq 0$  bilo  $xz=0$ , tada bi iz (\*) sledilo  $byz=0$ , a samim tim i  $yz=0$  (jer je  $b$  regularno sleva). Neka je  $U = [0 \ z]^T$ . Kako je  $PV=0$  i matrica  $P$  regularna sleva, mora biti  $U=0$ . Otuda je  $z=c$ , tj.  $x \in R_2(A)$ , a time i  $x \in R(A)$ .

Stavimo  $x_i = y_i x$  ( $1 \leq i < n$ ),  $x_n = y$ ,  $V = [x_1, \dots, x_{n-1}]$ ,  $X = [x_1, \dots, x_n]$ . Tada je  $V=Yx$  i  $X = [V \ x_n]$ . Dalje je  $SV=SYx=0x=0$ , pa na osnovu (\*) i (15) zaključujemo da je i (\*\*)  $TX=0$ . S druge strane, kako je  $Y \neq 0$ , a  $x$  regularno i zdesna, biće  $V=Yx \neq 0$ , i dakle  $X \neq 0$ . Medjutim, to je nemoguće jer je prema pretpostavci matrica  $T$  regularna sleva, dok prema prethodnom važi  $TX=0$ .

Prema tome, matrica  $S$  mora biti regularna sleva. Uz to je matrica  $S$  reda  $n-1$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke svaki od "elemenata"  $a_{ii}$  ( $1 \leq i < n$ ) njene glavne dijagonale je regularan sleva u prstenu  $A$ . Kako je uz to i  $a_{nn} \in R(A)$ , biće i svaki od elemenata glavne dijagonale matrice  $T$  regularan sleva.

U slučaju gornje trougaone matrice  $T$  dokaz je analogan prethodnom,

samo što se prvo zaključi da je element  $a_{11}$  regularan (slevo) u prstenu  $A$ , dok je  $S$  komatrica polja  $(1,1)$  matrice  $T$ .  $\square$

## TEOREMA 1-3

Ako je  $A$  desni  $\Lambda$ -hermitski prsten, tada za svaki prirodan broj  $n$  važi implikacija

$$(16) \quad R_l(A) = R(A) \Rightarrow R_l(A_n) = R(A_n).$$

Ako uz to prsten  $A$  ima jedinicu, tada u svakom od prstena  $A_n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) važi  $PQ = E \Rightarrow QP = E$ .

DOKAZ. Neka je  $M$  bilo koja leva regularna matrica iz  $A_n$ . Prema Teoremi 1-1 postoji leva regularna matrica  $P \in A_n$  za koju je matrica  $T = MP$  donje trougaona. Pri tome je i matrica  $T$  regularna slevo, pa kako u prstenu  $A$  važi  $R_l(A) = R(A)$ , svaki element glavne dijagonale matrice

$$(16) \quad T = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & 0 \\ a_{21} & a_{22} & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

je regularan slevo, a time i zdesna (Lema 1-4). Neka je  $X = [x_{ij}]$  bilo koja matrica iz  $A_n$  za koju važi  $XM = 0$ . Tada je  $XT = XMP = 0$ , i prema tome

$$(17) \quad [XT]_{in} = X_{i \rightarrow} \circ T_{+n} = x_{in} a_{nn} = 0$$

za svako  $1 \leq i \leq n$ . Kako je  $a_{nn} \in R(A)$ , mora biti  $x_{in} = 0$  ( $1 \leq i \leq n$ ) pa je prva kolona matrice  $X$  nula-kolona. Na osnovu toga, slično zaključujemo da je i  $(n-1)$ -va kolona matrice  $X$  jednaka nuli, itd. Prema tome, mora biti  $X = 0$ , pa je matrica  $M$  regularna i zdesna.

Dokažimo sada i drugi deo tvrdjenja. Neka za matrice  $P, Q \in A_n$  važi  $PQ = E$ . Tada je matrica  $Q$  regularna slevo, a time i zdesna (prema upravo dokazanom delu tvrdjenja). Ako je  $QP = S$ , biće  $QPQ = SQ$ , to jest  $QE = SQ$ , i dalje  $(S-E)Q = 0$ , što sa  $Q \in R(A_n)$  daje  $E = S = QP$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

PRIMEDBA 1-1. Za prsten  $A$  (sa jedinicom) kažemo da je SLABO  $n$ -KONAČAN

ako za svako  $U, V \in A_n$  važi  $UV = E \Leftrightarrow VU = E$ . Prsten  $A$  je SLABO KONAČAN ako je slabo  $n$ -konačan za svaki prirodan broj  $n$ . Ako je prsten  $A$  slabo  $n$ -konačan i  $m < n$ , tada je prsten  $A$  i slabo  $m$ -konačan.

#### TEOREMA 1-4

Neka je  $A$  slabo 1-konačan prsten i  $H_n = U_L(A_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ). Ako je prsten  $A$  hermitski zdesna (sleva) u odnosu na niz  $(H_n)$ , tada je on i slabo konačan, a time i hermitski zdesna (sleva).

DOKAZ. Treba dokazati da za svako  $n \in \mathbb{N}$  i  $U, V \in A_n$  važi  $UV = E \Leftrightarrow VU = E$ . Za  $n=1$  to sledi iz pretpostavke da je prsten  $A$  slabo 1-konačan. Neka je  $n > 1$  fiksiran prirodan broj i pretpostavimo da je za svako  $m < n$  prsten  $A$  slabo  $m$ -konačan. Dokažimo da je tada prsten  $A$  i slabo  $n$ -konačan, tj. da za svako  $U, V \in A_n$  važi (\*)  $UV = E \Rightarrow VU = E$ . Neka je prvo

$$(18) \quad U = \left[ \begin{array}{c|c} a & 0 \\ \hline X & Y \end{array} \right], \quad V = \left[ \begin{array}{c|c} b & F \\ \hline G & H \end{array} \right],$$

pri čemu su  $Y$  i  $H$  kvadratne podmatrice reda  $n-1$ . Tada iz  $UV = E$  sledi (\*\*)  $ab = 1$ ,  $aF = 0$ ,  $Xb + YG = 0$ ,  $XF + YH = E_{n-1}$ . Kako je prsten  $A$  slabo 1-konačan, iz  $ab = 1$  sledi  $ba = 1$ , pa je  $F = ba \cdot F = b(aF) = 0$ , što zajedno sa (\*\*) daje  $YH = E$  (sa  $E_{n-1} = E$ ). Kako je prsten  $A$  slabo  $(n-1)$ -konačan, biće i  $HY = E$ , i prema tome  $VU = \left[ \begin{array}{c|c} 1 & 0 \\ \hline Ga+HX & E \end{array} \right]$ . S druge strane, na osnovu relacija (\*\*) imamo  $Xb + YG = 0$ , to jest  $HXB + HYG = 0$ , pa kako je  $HY = E$ , biće  $G = -HXB$ . Otuda je  $Ga + HX = HX - HXBa = HX - HX = 0$ , što sa prethodnim zaključkom daje  $VU = E$ .

Neka su sada  $U$  i  $V$  proizvoljne matrice iz  $A_n$  za koje važi  $UV = E$ . Kako je prsten  $A$  hermitski zdesna u odnosu na niz  $(H_n)$ , prema Teoremi 1-1 postoji leva jednota  $P$  prstena  $A_n$  takva da je matrica  $T = UP$  donje trougaona. Neka je  $Q$  bilo koja matrica iz  $A_n$  za koju je  $PQ = E$ . Tada iz  $UV = E$  sledi  $(UP)(QV) = E$ , i matrice  $UP$  i  $QV$  su oblika (18), pa na osnovu dokazanog dela tvrdjenja važi  $QV \cdot UP = E$ . Množeći tu jednakost sleva sa  $P$ , a zdesna sa  $Q$ , dobijamo  $(PQ)(VU)(PQ) = PQ$ , a time i  $VU = E$ .  $\square$

PRIMEDBA 1-2. (a) Pod (unutrašnjim) RANGOM matrice  $M$  ( $M \neq 0$ ) formata  $m \times n$

nad prstenom  $A$  podrazumevamo najmanji prirodan broj  $r$  sa svojstvom da postoje matrice  $P \in M_{mr}(A)$  i  $Q \in M_{rn}(A)$  za koje je  $M = PQ$ . Označavaćemo ga sa  $\rho(M)$ . Rang matrice nad desnim glavnoidealskim domenom jednak je rang slobodnog modula što ga generišu njene kolone (vrste). To važi i za matrice nad desnim Bezuvovim domenom.

( $\beta$ ) Za prsten  $A$  kažemo da ima INVARIJANTNO BAZISNO svojstvo, ili da je prsten sa INVARIJANTNIM BAZISNIM BROJEM (kratko IBB), ako svaki slobodan  $A$ -modul ima jednoznačan rang. Netrivijalan prsten  $A$  nema IBB akko za bar jedan par  $(m, n)$  različitih prirodnih brojeva važi  $A^m \cong A^n$ . Svaki slabo konačan prsten  $A$  ima invarijantno bazisno svojstvo. Prsten sa IBB ne mora biti slabo konačan (COHN [ ]).

( $\gamma$ ) Za elemente  $u_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) desnog  $A$ -modula  $M$  kažemo da su linearno ZAVISNI ako postoji vrsta-matrica  $a = [a_1 \dots a_n]$  nad prstenom  $A$  takva da je (\*)  $u_1 a_1 + \dots + u_n a_n = 0$  i  $a \neq 0$ . Ako je uz to  $\alpha \neq 0$  za svaki "skalar"  $\alpha \in A^0$ , tada kažemo da su elementi  $u_i$  ( $1 \leq i \leq n$ )  $\Gamma$ -LINEARNO ZAVISNI. U suprotnom za te elemente kažemo da su linearno NEZAVISNI, odnosno  $\Gamma$ -LINEARNO NEZAVISNI.  $\square$

#### TEOREMA 1-5

|| Svaki desni  $\Lambda$ -hermitski (ili hermitski) prsten ima invarijantno bazisno svojstvo.

DOKAZ. Prsten  $A$  ima invarijantno bazisno svojstvo akko ne postoji par različitih prirodnih brojeva  $m$  i  $n$  za koje su moduli  $A^m$  i  $A^n$  izomorfni. U "matričnoj" terminologiji to znači da prsten  $A$  ima IBB ako i samo ako ne postoje matrice  $U \in A_{mn}$  i  $V \in A_{nm}$  takve da je

$$(19) \quad UV = E_m, \quad VU = E_n.$$

Pretpostavimo da za neke matrice  $U$  i  $V$  nad prstenom  $A$  važi (19), gde je  $m \neq n$ . Neka je, na primer,  $m < n$ . Prsten  $A$  je  $\Lambda$ -hermitski zdesna, pa postoji leva regularna matrica  $P \in A_n$  za koju je  $UP$  jedna donje trougaona matrica. Pri tome je broj  $m$  vrsta matrice  $UP$  manji od broja  $n$  "njenih" kolona, pa poslednja kolona matrice  $UP$  mora biti jednaka 0. Otuda je i poslednja kolona matrice  $VUP$  nula-kolona. Medjutim, to nije moguće jer

iz druge od jednakosti (19) sledi  $VZP = P$ . Naime, kako je matrica  $P \in A_n$  regularna sleva, ona nema nula-kolona. Prema tome, ne može biti  $m < n$ . Zbog simetrije ne može biti ni  $n < m$ , pa (19) može da važi jedino ako je  $m = n$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### TEOREMA 1-6

|| Ako je rang  $r = p(N)$  matrice  $M$  nad desnim  $\Lambda$ -hermitskim prstenom  $A$  manji od broja njenih kolona, tada su njene kolone  $\Gamma$ -linearno zavisne zdesna.

DOKAZ. Neka je  $M \in A_{m \times n}$  i  $r < n$ . Tada postoje matrice  $U$  i  $V$  formata  $m \times r$  i  $r \times n$  takve da je (\*)  $M = UV$ . Uz to je prsten  $A$   $\Lambda$ -hermitski zdesna pa je matrica  $VP$  donje trougaone za bar jednu levu regularnu matricu  $P$  iz  $A_n$ . Pri tome je matrica  $VP$  formata  $r \times n$  sa  $r < n$ , što sa prethodnim znači da njena poslednja kolona, a time i poslednja kolona matrice  $MP = UVP$  mora biti nula-kolona.

S druge strane, leva regularnost matrice  $P$  povlači da za  $a \in R_\Lambda(A)$  i  $X = [0, \dots, 0, a]^T$  mora biti  $PX \neq 0$ , dok je  $MPX = 0$  (jer je poslednja kolona matrice  $MP$  nula-kolona). Stavimo  $Y = PX = [a_1 \dots a_n]$ . Tada je  $MY = 0$ , a time i  $M_{+1}a_1 + \dots + M_{+n}a_n = 0$ . Pri tome je  $Yb \neq 0$  za svako  $b \neq 0$ , jer bi u suprotnom bilo  $Yb = 0$ , to jest  $P(Xb) = 0$ , pa leva regularnost matrice  $P$  daje  $Xb = 0$ , a time i  $ab = 0$ . Medjutim, to nije moguće jer je element  $a$  regularan sleva i  $b \neq 0$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### KOROLAR 1-2

|| Rang  $p(N)$  leve regularne matrice  $M$  nad desnim  $\Lambda$ -hermitskim prstenom  $A$  jednak je broju njenih kolona. Ako je prsten  $A$  desni (levi) hermitski domen, tada važi i obrnuto tvrdjenje. Obrnuto tvrdjenje ne mora da važi u slučaju  $\Lambda$ -hermitskog prstena.

DOKAZ. Prvi deo tvrdjenja sledi neposredno iz Teoreme 1-6, a drugi iz činjenice da je svaki desni hermitski domen Bezuvov (za koji je poznato da ima svojstvo o kome je reč). Zato dokažimo samo da važi i poslednji deo tvrdjenja. Neka je  $A = K[X, Y, Z, T; XT = YZ]$  komutativan domen, gde je  $K$  polje i  $X, Y, Z, T$  neodredjene za koje važi  $XT = YZ$ . Na osnovu Leme 1-3

zaključujemo da je  $A$  desni  $\Lambda$ -hermitski domen. Ako je  $M = \begin{bmatrix} X & Y \\ Z & T \end{bmatrix}$  matrica iz  $M_2(A)$ , biće  $\det(M) = XT - YZ = 0$ , pa matrica  $M$  nije regularna sleva u prstenu  $A_2$ . S druge strane, bez teškoća se proverava da nad prstenom  $A$  ne može biti  $M = \begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix} \begin{bmatrix} p & q \end{bmatrix}$ , pa je  $\rho(M) > 1$ , a time i  $\rho(M) = 2$ .  $\square$

#### TEOREMA 1-7

Neka je  $A$  desni  $\Lambda$ -hermitski prsten. Ako je, za bar jedno  $a \in R_\ell(A)$  i bar jednu vrstu  $v$  matrice  $M \in A_n$ ,  $av$  leva linearna kombinacija preostalih vrsta matrice  $M$ , tada su kolone matrice  $M$   $\Gamma$ -linearne zavisne zdesna.

Posebno, ako je  $A$  desni  $\Lambda$ -hermitski domen, tada iz leve linearne zavisnosti vrsta matrice  $M$  iz  $A_n$  sledi desna linearna zavisnost njenih kolona.

DOKAZ. Neka je  $v = M_{i \rightarrow}$ . Kako je  $av$  leva linearna kombinacija preostalih vrsta matrice  $M$ , postoji vrsta matrica  $Y = [b_1 \dots b_n]$ , sa  $b_i = a$ , za koju je (\*)  $YM = 0$ . Označimo sa  $U$  podmatricu matrice  $M$  koja ne sadrži jedino njenu  $i$ -tu vrstu. Kako matrica  $U$  ima manje od  $n$  kolona, biće  $\rho M < n$ , pa su kolone matrice  $U$   $\Gamma$ -linearne zavisne zdesna (Teorema 1-6). Otuda za bar jednu vrsta matricu  $X$  važi (\*\*)  $UX = 0$  sa  $Xb \neq 0$  za svako  $b$  iz  $A^0$ . S druge strane, iz (\*) sledi  $YMX = 0$ , pa na osnovu (\*\*) zaključujemo da da je  $aM_{i \rightarrow}X = 0$ , što sa  $a \in R_\ell(A)$  daje  $M_{i \rightarrow}X = 0$ . To zajedno sa (\*\*) znači da je  $MX = 0$ , pa kako za svako  $b \in A^0$  važi  $Xb \neq 0$ , biće kolone matrice  $M$   $\Gamma$ -linearne zavisne zdesna.  $\square$

#### LEMA 1-5

Ako je u desnom  $\Lambda$ -hermitskom prstenu  $A$  svaki levi regularni element inverzibilan, onda to svojstvo ima i svaki od prstena  $M_n(A)$ .

DOKAZ. Neka je  $M$  proizvoljna leva regularna matrica iz  $A_n$ . Tada postoji leva regularna matrica  $P \in A_n$  takva da je matrica  $MP = T$  donje trougaona. Pri tome je i matrica  $T$  regularna sleva. Dalje je  $R_\ell(A) = R(A)$ , pa na osnovu Leme 1-4 zaključujemo da svi element glavne dijagonale matrice  $T$  moraju biti inverzibilni u prstenu  $A$ . Otuda za svaku kolona matricu  $Y$  formata  $n$  matrična jednačina  $TX = Y$  ima (tačno jedno) rešenje  $X = SY$  (naime, "odgovarajući" linearni sistem je trougaoni sa inverzibilnim

dijagonalnim" koeficijentima. Pri tome matrica  $S$  ne zavisi od  $Y$ , pa kako  $TSY=Y$ , to jest  $(TS-E)Y=0$  važi za svaku matricu  $Y \in M_{n_1}(A)$ , mora biti  $TS=E$ .

Iz  $TS=E$  i  $MP=T$  sledi  $M(PS)=E$ , pa je matrica  $M$  inverzibilna, a matrica  $U=PS$  regularna sleva u prstenu  $A_n$ . Kako je  $R_2(A)=R(A)$ , prema Teoremi 1-3 matrica  $U$  je regularna i zdesna. Ako je  $UM=X$ , biće  $UMU=XU$  to jest  $U=XU$ , pa desna regularnost matrice  $U$  daje  $X=E$ . Dakle je  $UM=E$ , pa je matrica  $M$  inverzibilna i zdesna. Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### TEOREMA 1-8

|| Ako je  $A$  desni  $\Lambda$ -hermitski prsten i  $SCR(A)$  desni denominator u  $A$ , tada je i prsten  $A_S$   $\Lambda$ -hermitski zdesna.

DOKAZ. Neka su  $a/x$  i  $b/y$  ( $a, b \in A$ ;  $x, y \in S$ ) proizvoljni elementi prstena  $A_S$ . Kako je prsten  $A$   $\Lambda$ -hermitski zdesna, postoji leva regularna matrica  $P_0 = \begin{bmatrix} p & r \\ q & s \end{bmatrix}$  iz  $A_2$  takva da je  $[a, b]P_0 = [h, 0]$  sa  $h \in A$ , a samim tim i

$$(20) \quad \begin{bmatrix} a/x & b/y \end{bmatrix} \begin{bmatrix} xp & xr \\ yq & ys \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} h & 0 \end{bmatrix}.$$

Označimo sa  $P$  drugu od matrica na levoj strani u (20). i dokažimo da je ona regularna sleva u prstenu  $M_2(A_S)$ . Pretpostavimo da za neku kolona matricu  $X = [c/u, d/v]^T$  ( $c, d \in A$ ;  $u, v \in S$ ) važi  $PX=0$ . Kako su  $x$  i  $y$  regularni elementi prstena  $A$ , iz  $PX=0$  sledi

$$(21) \quad pc/u + rd/v = 0, \quad qc/u + sd/v = 0.$$

S druge strane, iz  $uA \cap vS \neq \emptyset$  sledi da za neko  $e \in A$  i  $z \in S$  važi  $ue = vz$ . Pri tome iz  $v, z \in S$  sledi  $w = vz \in S$ , a time i  $w \in R(A)$ . Ako jednakosti u (21) pomnožimo zdesna sa  $w$ , dobijamo njima ekvivalentne jednakosti (jer je  $w$  regularno u prstenu  $A$ ), pa kako je  $u^{-1}w = e$  i  $v^{-1}w = z$  ( $u \in A_S$ ) biće

$$(22) \quad pce + rdz = 0, \quad qce + sdz = 0.$$

Ako je  $Y = [ce \ dz]^T$ , iz (22) sledi  $P_0Y=0$ , pa kako je  $Y$  matrica nad  $A$  i  $P_0$  leva regularna matrica iz  $A_2$ , mora biti  $Y=0$ , a time i  $ce=0$ ,  $dz=0$ .



Uz to je  $z \in S$ , pa  $dz = 0$  daje  $d = 0$ . Sada iz (21) sledi  $pc = 0$  i  $qc = 0$ , to jest  $P_0 X_0 = 0$  sa  $X_0 = [x \ 0]^T$ , pa leva regularnost matrice  $P_0$  u prstenu  $A_2$  daje  $x = 0$ , a time i  $X = 0$ . To upravo znači da je matrica  $P$  regularna sleva u prstenu  $M_2(A_S)$ , pa imamo i samo tvrdjenje.  $\square$

### KOROLAR 1-3

Ako u desnom  $\Lambda$ -hermitskom prstenu  $A$  važi  $R_\ell(A) = R(A) = S$ , tada je  $S$  desni denominator u  $A$ , prsten  $A_S$  je hermitski zdesna i u svakom od prstena  $M_n(A_S)$  regularni i inverzibilni elementi se podudaraju. Posebno, ako je  $A$  komutativan netеровski domen, tada za svako  $n \in \mathbb{N}$  prsten  $M_n(A)$  ima desni prsten razlomaka.

DOKAZ. S obzirom na Teoremu 1-8 treba još jedino dokazati da za svako  $a \in A$  i  $x \in S$  važi  $aS \cap xA \neq \emptyset$ . Zaista, prsten  $A$  je  $\Lambda$ -hermitski zdesna, pa postoje  $c \in A$  i leva regularna matrica  $P = \begin{bmatrix} p & r \\ q & s \end{bmatrix}$  iz  $M_2(A)$  za koje važi  $[a \ x]P = [c \ 0]$ , a time i (\*)  $ar + xs = 0$ . Pretpostavimo da za neko  $u \in A$  važi  $ru = 0$ . Tada iz (\*) sledi  $xsu = 0$ , i dakle  $su = 0$  (jer je  $x \in S$ ). Otuda je  $PX = 0$  sa  $X = [0 \ u]^T$ , pa leva regularnost matrice  $P$  daje  $X = 0$ , a time i  $u = 0$ . Dakle je  $r \in S$ , što sa (\*) daje  $aS \cap xA \neq \emptyset$ . Dalje, kako u prstenu  $A_S$  važi  $R_\ell(A_S) = R(A_S)$ , drugi deo tvrdjenja sledi iz Leme 1-5.

Ako je  $A$  komutativan netеровski domen, prema Teoremi 1-2 svaki od prstena  $A_n$  je  $\Lambda$ -hermitski zdesna, i matrica  $M \in A_n$  je regularna akko je  $\det(M) \neq 0$ . Otuda za  $B = A_n$  važi  $R_\ell(B) = R(B)$ , pa se poslednji deo tvrdjenja svodi na prethodni slučaj.  $\square$

### TEOREMA 1-9

Ako u  $\Lambda$ -hermitskom prstenu  $A$  važi  $R_\ell(A) = R_d(A) = S$ , i ako za svaku matricu  $M$  iz  $M_2(A)$  postoje leve regularne matrice  $P$  i  $Q$  za koje je matrica  $PMQ$  dijagonalna, onda to važi i za svaku matricu  $M$  nad prstenom  $A$ .

DOKAZ. Prsten  $A$  je  $\Lambda$ -hermitski i sleva i zdesna, pa je, prema Korolaru 1-3, prsten  $A_S$  hermitski. Dokažimo da za svaku matricu  $M$  iz  $M_2(A_S)$  postoje inverzibilne matrice  $U$  i  $V$  iz  $M_2(A_S)$  takve da je matrica  $D = UMV$

dijagonalna. Pre svega, kako je  $A_S$  prsten (ćesnih) razlomaka nad  $A$ , za proizvoljne elemente  $a_i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) iz prstena  $A_S$  postoji regularan element  $a \in S$  takav da je  $a_i a \in S$  za svako  $1 \leq i \leq n$ . To posebno znači da za proizvoljnu matricu  $M$  nad prstenom  $A_S$  postoji regularan element  $a \in S$  za koji je  $Ma$  matrica nad prstenom  $A$ .

Neka je  $M$  proizvoljna matrica iz  $M_2(A_S)$  i  $a \in S$  takvo da je matrica  $Ma$  u prstenu  $M_2(A)$ . Tada prema pretpostavci postoje leve regularne matrice  $P$  i  $Q$  iz  $M_2(A)$  za koje je matrica (\*)  $P(Ma)Q = D$  dijagonalna. Iz  $a \in S$  sledi da je i matrica  $aQ$  regularna sleva u prstenu  $M_2(A_S)$ . Otuda su matrice  $U = P$  i  $V = aQ$  u prstenu  $M_2(A_S)$  i inverzibilne (Korolar 1-3). Uz to je  $UMV = D$ , za čime smo i išli.

Kako je prsten  $A_S$  hermitski (Teorema 1-8), i kako je svaka matrica iz  $M_2(A_S)$  dijagonalizabilna, prema KAPLANSKY[1] biće takva i svaka matrica nad prstenom  $A_S$ . To posebno znači da za proizvoljnu matricu  $M$  nad prstenom  $A$  postoje inverzibilne matrice  $U$  i  $V$  nad prstenom  $A_S$  takve da je matrica

$$(23) \quad UMV = D_0$$

dijagonalna (nad prstenom  $A_S$ ). Neka je  $b \in S$  regularan element prstena  $A$  za koji je  $Vb$  matrica nad  $A$ . Kako je prsten  $A$   $\Delta$ -hermitski sleva, a uz to  $R_\Delta(A) = R(A)$ , biće  $S$  i levi denominator u  $A$ , pa postoji  $a \in S$  za koje je i  $aU$  matrica sa elementima iz prstena  $A$ . Najzad, neka je  $c$  regularan element iz  $A$  takav da je  $D = aD_0bc$  jedna matrica nad  $A$ . Stavimo  $P = aU$ ,  $Q = Vbc$  i  $D = aD_0bc$ . Tada su  $P, Q, D$  matrice nad prstenom  $A$ , i prema (23) važi  $PMQ = D$ . Uz to su matrice  $P$  i  $Q$  regularne (slevo), dok je matrica  $D$  dijagonalna. Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### KOROLAR 1-4

|| Za svaku matricu  $M$  formata  $m \times n$  nad obostranim neterovskim domenom  $A$  postoje leve regularne matrice  $P \in A_m$  i  $Q \in A_n$  takve da je matrica  $PMQ = D$  dijagonalna. Pri tome se u opštem slučaju matrice  $P$  i  $Q$  ne mogu zameniti inverzibilnim matricama  $U$  i  $V$  nad prstenom  $A$ .  $\square$

PRIMEDBA 1-3. Za desne (leve) ideale  $I$  i  $J$  prstena  $A$  (sa ili bez jedinice) kažemo da su SLIČNI, i pišemo  $I \sim J$ , ako su desni (levi)  $A$ -moduli

izomorfni. Ako su  $a, b$  regularni elementi prstena  $A$ , tada je  $aA \sim bA$  ako i samo ako je  $Aa \sim Ab$ . Za elemente  $a, b \in A$  kažemo da su SLIČNI zdesna, i pišemo  $a \sim b$ , ako su takvi desni ideali  $aA$  i  $bA$ . Jasno je da je  $\sim$  jedna relacija ekvivalencije na skupu  $A$ , kao i da klasa ekvivalencije  $\bar{a}$  koja sadrži  $a$  također sadrži i svaki od elemenata  $b \in A$  za koje je  $aA = bA$ . Ako je u prstenu  $A$  svaki desni glavni ideal istovremeno i levi ideal u  $A$ , tada za svako  $a, b \in A$  važi  $a \sim b \Leftrightarrow aA = bA$  (COHN [ ]). Ako su uz to svi desni delitelji prstena  $A$  u njegovom radikalu, tada je  $a \sim b$  ako i samo ako su  $a$  i  $b$  pridruženi zdesna u prstenu  $A$ .  $\square$

Prema Definiciji 1-2 matrice  $M$  formata  $m \times n$  nad prstenom  $A$  je elementarno dijagonalizabilna u odnosu na hermitski niz  $(H_n)$  ako postoje matrice  $P \in H_m$  i  $Q \in H_n$  takve da je

$$(24) \quad PMQ = \text{diag}[a_1, a_2, \dots], \quad a_i | a_{i+1}.$$

U tom slučaju  $a_i$ -ove zovemo ELEMENTARNIM DELITELJIMA matrice  $M$ . U vezi sa tim nameće se pitanje "jednoznačnosti"  $a_i$ -ova. Tako, na primer, ako je  $H_n \subset U(A_n)$ , i ako uz (24) za neke matrice  $S \in H_m$  i  $T \in H_n$  važi i

$$(25) \quad SMT = \text{diag}[b_1, b_2, \dots], \quad b_i | b_{i+1},$$

tada je  $a_i = 0 \Leftrightarrow b_i = 0$ , ali ne mora biti  $a_i = b_i$ . Štaviše, ne mora biti ni  $a_i A = b_i A$  (što posebno znači da elementi  $a_i$  i  $b_i$  u opštem slučaju ne moraju biti uzajamno pridruženi). U vezi sa tim važi:

#### TEOREMA 1-10

Neka je  $(H_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) hermitski niz nad prstenom  $A$ , pri čemu je  $H_n$  podgrupa grupe  $U(A_n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ).

(a) Ako su sve matrice formata  $1 \times 2$ ,  $2 \times 1$ ,  $2 \times 2$  nad prstenom  $A$  elementarno dijagonalizabilne u odnosu na niz  $(H_n)$ , onda je to slučaj i sa svakom matricom nad prstenom  $A$ .

(b) Ako su svi delitelji nule obostrano glavnoidealskog prstena  $A$  u njegovom radikalu, tada je  $A$  prsten sa elementarnim deliteljima u odnosu na hermitski niz  $(H_n)$ .

( $\gamma$ ) Ako prsten  $A$  zadovoljava uslove pod ( $\beta$ ) sa  $H_n = U(A_n)$ , tada su elementarni delitelji matrice  $M \in A_{mn}$  određeni jednoznačno do na sličnost (Primedba 1-3). Ako su uz to svi ideali prstena  $A$  obostrani, tada su elementarni delitelji matrice  $M$  iz  $M_{mn}(A)$  određeni jednoznačno do na pridruženost.

( $\delta$ ) Ako je  $A$  prsten sa elementarnim deliteljima (u odnosu na dati niz  $H_n$ ) u kome su svi ideali obostrani, i ako za matricu  $M$  iz  $A_{mn}$  važi (24) i (25) sa  $P, S \in A_m$  i  $Q, T \in A_n$ , tada je (\*)  $a_i A = b_i A$ , kao i (\*\*)  $(a_1 \cdots a_i) A = (b_1 \cdots b_i) A$  ( $i=1, 2, \dots$ ).

DOKAZ. ( $\alpha$ ) Dokaz je analogan dokazu Th. 5-1, KAPLANSKY [1]. ( $\beta$ ) Pod datim pretpostavkama  $A$  je domen ili valuacioni prsten (KAPLANSKY [1]), pa tvrdjenje sledi iz ( $\alpha$ ) (TEICHMULLER [1] u slučaju kada je  $H_n = U(A_n)$  i  $A$  domen).

( $\gamma$ ) NAKAYAMA [1] u slučaju kada je  $A$  domen, i KAPLANSKY [1] u slučaju kada je  $A$  valuacioni prsten.

( $\delta$ ) Prvi deo tvrdjenja, to jest (\*), sledi iz Th. 9-3, KAPLANSKI [1]. Dokažimo da važi i (\*\*). Naime, iz  $a_1 A = b_1 A$  sledi  $a_1 = b_1 x$  za neko  $x$  iz  $A$ . Kako je  $a_2 A$  i levi ideal prstena  $A$ , biće  $xa_2 A \subset a_2 A$ , što zajedno sa  $a_2 A = b_2 A$  daje  $xa_2 A \subset b_2 A$ . Množeći poslednju inkluziju (slevo) sa  $b_1$  dobijamo  $a_1 a_2 A \subset b_1 b_2 A$ . Slično zaključujemo da je i  $b_1 b_2 A \subset a_1 a_2 A$ , pa je  $a_1 a_2 A = b_1 b_2 A$ . Radeći slično, indukcijom po  $i$  zaključujemo da tvrdjenje važi za svako  $i$ .  $\square$

#### DEFINICIJA 1-4

Ako je  $A$  prsten sa elementarnim deliteljima, u odnosu na niz  $(H_n)$ , i ako su za svaku matricu  $M$  nad  $A$  i njene elementarne delitelje  $a_i$  ( $1 \leq i \leq r$ ) desni ideali  $(a_1 \cdots a_s) A$  ( $1 \leq s \leq r$ ) određeni jednoznačno, tada kažemo da je  $A$  prsten sa DETERMINANTNIM idealima  $\square$

Ako su  $a_s$  ( $1 \leq s \leq r$ ) elementarni delitelji matrice  $M$  nad komutativnim prstenom  $A$  sa determinantnim idealima, tada je  $(a_1 \cdots a_s) A$  upravo ideal prstena  $A$  generisan determinantama kvadratnih podmatrica reda  $s$  matrice  $M$  (otuda i naziv). Prema Teoremi 1-10 pod ( $\delta$ ) postoje i nekomutativni prsteni sa determinantnim idealima.  $\square$

## O MATRICAMA NAD EUKLIDSKIM PRSTENIMA

Ako je u prstenu  $A$  svaki desni ideal glavni, onda to svojstvo ima i svaki od prstena  $A_n = M_n(A)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ). Zato se prirodno nameće pitanje da li desna "euklidnost" ( $\Lambda$ -euklidnost) prstena  $A$  povlači desnu euklidnost ( $\Lambda$ -euklidnost) svakog od prstena  $M_n(A)$ . U vezi sa tim, I. SANOV [1] je dokazao da ako komutativan domen  $A$  ima konačnu euklidsku valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslov (N)  $\phi(ab) = \{\phi a\}\{\phi b\}$ , tada je  $\psi = \phi \circ \det$  jedna  $\Gamma$ -euklidska valuacija prstena  $A_n$ , to jest za svaku matricu  $M$  iz  $M_n(A)$  i svaku regularnu matricu  $B \in R(A_n)$  postoje matrice  $Q \in A_n$  i  $R \in R_0(A_n)$  takve da je  $M = BQ + R$ ,  $\psi(R) < \psi(B)$ . Pri tome za  $n > 1$  valuacija  $\psi$  nije euklidska (jer, na primer, i za  $M \neq 0$  može biti  $\psi M = 0$ ). Dokazaćemo da to važi i pod znatno slabijim pretpostavkama za prsten  $A$ , kao i da je tada prsten  $M_n(A)$  euklidski zdesna. Uzgred primetimo da (u opštem slučaju) determinanta nad nekomutativnim prstenom nije ni definisana. Simbolika i terminologija iz prethodnih poglavlja važiće i u ovom poglavlju, što se posebno odnosi na simboliku u vezi sa prstenom  $M_n(A)$ .

## TEOREMA 1-1

Ako prsten  $A$  ima bar jednu konačnu desnu euklidsku valuaciju, tada je prsten  $A$  hermitski zdesna u odnosu na hermitski niz  $\mathfrak{E}(A_n)$ . Pri tome za svaku matricu  $M \in A_{mn}$  postoji matrica  $P \in \mathfrak{E}(A_n)$  takva da je matrica  $MP$  donje trougaona.

DOKAZ. Neka je  $\phi$  minimalna desna euklidska valuacija prstena  $A$ . Dalje, neka je  $M = [a \ b]$  proizvoljna matrica iz  $M_{12}(A)$  i stavimo  $a_0 = a$ ,  $a_1 = b$ . Ako je  $a_0 \neq 0$ , tada postoje  $q_1, a_2 \in A$  takvi da važi (\*)  $a_0 = a_1 q_1 + a_2$  sa

$\phi a_2 < \phi a_1$ . Dodajući prvoj koloni matrice  $M$  njenu drugu kolonu pomnoženu zdesna sa  $-q_1$ , i zamenjujući mesta kolonama u tako dobijenoj matrici, dobijamo matricu  $M_1 = [a_1 \ a_2]$ . Ako je  $a_2 = 0$ , stvar je gotova. U slučaju da je  $a_2 \neq 0$ , opisani postupak primenjujemo na matricu  $M_1$ , itd. Na taj način dolazimo do "niza" matrica  $M_n = [a_n \ a_{n+1}]$  ( $n = 0, 1, \dots$ ) takvih da za  $a_n \neq 0$  važi  $\phi a_n < \phi a_{n+1}$ . No, kako je valuacija  $\phi$  konačna, za bar jedno  $n$  mora biti  $\phi a_n = 0$ , to jest  $a_n = 0$ , i dakle  $M_n = [c \ 0]$  sa  $c = a_{n-1}$ . Prema tome, primenom konačno mnogo elementarnih transformacija na kolonama matrice  $M$  možemo je svesti na neku donje trougaonu matricu  $T$ . To znači da postoji matrica  $P \in \mathcal{E}(A_2)$  za koju je  $MP = T$ , pa je prsten  $A$  hermitski zdesna u odnosu na niz  $\mathcal{E}(A_n)$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### LEMA 1-1

Ako prsten  $A$  ima bar jednu konačnu desnu euklidsku valuaciju  $\phi$ , i ako vazi bilo koji od uslova:

$$(\alpha) \quad U_2(A) = U(A),$$

$$(\beta) \quad \phi(a) = \phi(1) \quad \text{za svako } a \in U_2(A),$$

( $\gamma$ ) Svi desni delitelji nule prstena  $A$  su u njegovom radikalu  $\mathcal{J}$ ,

tada je svaka inverzibilna matrica nad prstenom  $A$  proizvod konačno mnogo elementarnih matrica nad tim prstenom, i dakle  $U(A_n) = \mathcal{E}(A_n)$ .

DOKAZ. Neka je  $M$  proizvoljna matrica iz  $U(A_n)$ . Prema Teoremi 1-1 postoji matrica  $P \in \mathcal{E}(A_n)$  takva da je matrica  $MP = T$  donje trougaona, to jest

$$(1) \quad T = MP = \left[ \begin{array}{c|c} a & 0 \\ \hline B & C \end{array} \right], \quad T_0 = \left[ \begin{array}{c|c} a & 0 \\ \hline 0 & \tilde{M} \end{array} \right],$$

pri čemu je  $a \in A$  i  $B = [b_2 \dots b_n]^T$  izvesna matrica formata  $(n-1) \times 1$ . Kako su matrice  $M$  i  $P$  inverzibilne, biće to slučaj i sa matricom  $MP$ . Ako je uz to  $[T^{-1}]_{11} = b$ , tada iz  $TT^{-1} = E$  sledi (\*)  $ab = 1$ . Dokažimo da je i  $ba = 1$ . Naime, ako prsten  $A$  zadovoljava uslov ( $\alpha$ ), to sledi neposredno iz (\*). Ako prsten  $A$  zadovoljava uslov ( $\beta$ ), biće  $\phi b = \phi 1$ . Uz to postoje  $q, r \in A$  takvi da je  $1 = bq + r$  sa  $\phi r < \phi b$ , i dakle  $1 = bq$  (jer  $\phi r < \phi 1 \Rightarrow r = 0$ ). Otuda, množeći (\*) zdesna sa  $q$  dobijamo  $a = q$ , to jest  $1 = ba$ , a samim tim i  $a \in U(A)$ . Najzad, ako su svi desni delitelji nule prstena  $A$  u njegovom radikalu  $\mathcal{J}$ , množeći (\*) zdesna sa  $a$  dobijamo  $a(1 - ba) = 0$ , tj.  $1 - ba \in \mathcal{J}$ .

i prema tome  $a \in U(A)$ .

Jasno je da tvrdjenje važi za  $n=1$ . Neka je  $n > 1$  fiksiran prirodan broj i pretpostavimo da tvrdjenje važi za sve prirodne brojeve  $< n$ . Kako je  $a \in U(A)$ , dodajući  $i$ -toj vrsti ( $2 \leq i \leq n$ ) matrice  $T = MP$  njenu prvu vrstu pomnoženu sleva sa  $-b_i a^{-1}$ , dobijamo matricu  $T_0$  oblika (1). Uz to za neku matricu  $Q \in \mathcal{E}(A_n)$  važi  $T_0 = QT$ , pa je i matrica  $T_0 = a + \bar{M}$ , a time i matrica  $M$  inverzibilna. Otuda je  $\bar{M} \in U(A_{n-1})$ , pa na osnovu induktivne pretpostavke postoje elementarne matrice  $P_i$  za koje je  $\bar{M} = P_1 \cdots P_k$ . Ako je  $E$  jedinična matrica reda  $n-1$ , tada su  $Q_0 = a + E$  i  $Q_i = 1 + P_i$  ( $1 \leq i \leq k$ ) elementarne matrice iz  $A_n$ . Pri tome je  $T_0 = a + \bar{M} = Q_0 Q_1 \cdots Q_k$ , a time i:

$$(2) \quad M = Q^{-1} T_0 P^{-1} = Q^{-1} Q_0 \cdots Q_k P^{-1}.$$

Otuda i tvrdjenje, jer su  $P, Q, Q_i$  ( $0 \leq i \leq k$ ) elementi grupe  $\mathcal{E}(A_n)$ , pa iz (2) sledi da je i  $M \in \mathcal{E}(A_n)$ . (U slučaju komutativnog prstena prethodno tvrdjenje važi i za proizvoljnu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$ .)  $\square$

#### TEOREMA 1-2

Ako je minimalna euklidska valuacija prstena  $A$  konačna, tada je  $A$  prsten sa elementarnim deliteljima u odnosu na hermitski niz  $\mathcal{E}(A_n)$ .

Ako su svi delitelji nule euklidskog prstena  $A$  u njegovom radikalu, tada je  $A$  prsten sa elementarnim deliteljima (i u slučaju kada prsten  $A$  nema konačnih euklidskih valuacija).

DOKAZ. Radeći slično kao pri dokazu Teoreme 1-1, posle kraćeg "računa" zaključujemo da su sve matrice formata  $1 \times 2$ ,  $2 \times 1$ ,  $2 \times 2$  nad  $A$  dijagonalizabilne u odnosu na niz  $\mathcal{E}(A_n)$ , pa prema IV, Teorema 1-10 to važi i za svaku matricu nad prstenom  $A$ . Drugi deo tvrdjenja sledi iz IV, Teorema 1-10, jer je prsten  $A$  glavnoidealski.  $\square$

Ako je  $A$  euklidski prsten sa determinatnim idealima (str. ) i  $\phi: A \rightarrow W$  prirodna desna euklidska valuacija, tada su za svaku matricu  $M$  iz  $M_{mn}(A)$  i njene elementarne delitelje  $a_i$  ( $1 \leq i \leq r$ ) ideali  $(a_1 \cdots a_i)A$ , a time i elementi  $\phi(a_1 \cdots a_i)$  ( $1 \leq i \leq r$ ) skupa  $W$  odredjeni jednoznačno za datu matricu  $M$ .

## DEFINICIJA 1-1

Za desni euklidski par  $(A, \phi)$  kažemo da ima DETERMINANTNO SVOJSTVO (kratko  $\delta$ -svojstvo) ako je  $A$  prsten sa elementarnim deliteljima takav da za svaku matricu  $M$  nad  $A$  i njene elementarne delitelje  $a_1, \dots, a_r$ , odnosno  $b_1, \dots, b_r$  važi

$$(3) \quad \phi(a_1 \cdots a_s) = \phi(b_1 \cdots b_s) \quad (1 \leq s \leq r),$$

to jest da su  $\phi(a_1 \cdots a_s)$  ( $1 \leq s \leq r$ ) određeni jednoznačno matricom  $M$ . Tada kažemo i da prsten  $A$  ima  $\delta$ -svojstvo u odnosu na euklidsku valuaciju  $\phi$ .

PRIMER 1-1. Jasno je da svaki euklidski prsten sa determinatnim idealima ima  $\delta$ -svojstvo u odnosu na svaku prirodnu euklidsku valuaciju  $\phi$  prstena  $A$ . Obrnuto tvrdjenje ne mora da važi. Zaista, neka je  $A$  euklidski domen koji ima bar jednu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  koja zadovoljava uslov (M)  $\phi(a+b) \leq \max\{\partial a, \partial b\}$ . Tada za neki automorfizam  $f: K \rightarrow K$  i  $f$ -diferenciranje  $\delta$  tela  $K = U_0(A)$  važi  $A = K[X, f, \delta]$ . Uz to je  $\phi = h \circ \delta$  kompozicija stepene valuacije i jedne strogo rastuće funkcije  $h: N_0 \rightarrow W$ .

Ako je  $a = X^n a_n + \cdots + a_0$  ( $a_n \neq 0$ ) proizvoljan element iz  $A$ , tada se svaki element  $x \in A$  može na tačno jedan način predstaviti u obliku  $aq + r$  sa  $\partial r < \partial a = n$ . Drugim rečima, za svako  $x \in A$  postoji tačno jedno  $r$  takvo da je  $x + aA = r + aA$  sa  $\partial r < n$ , to jest

$$(4) \quad x + aA = r_0 + Tr_1 + \cdots + T^s r_s \quad (s = n-1),$$

pri čemu je  $r = \sum X^i r_i$  ( $0 \leq i < n$ ) i  $T^i = X^i + aA$ . Otuda je dimenzija desnog  $K$ -modula  $A/aA$  jednaka  $n = \partial a$ . Prema tome, ako su  $a$  i  $b$  slični elementi prstena  $A$ , biće desni  $A$ -moduli, a time i desni  $K$ -moduli  $A/aA$  i  $A/bA$  izomorfni, pa je  $\dim_K(A/aA) = \dim_K(A/bA)$ , to jest  $\partial a = \partial b$ , što zajedno sa  $\phi = h \circ \delta$  daje  $\phi a = \phi b$ . Otuda u prstenu  $A$  važi:  $a \sim b \Rightarrow \phi a = \phi b$ .

Ako su  $a_i$ -ovi i  $b_i$ -ovi ( $1 \leq i \leq m$ ) elementarni delitelji matrice  $M$  nad prstenom  $A$ , tada je  $a_i \sim b_i$ , i dakle  $\phi a_i = \phi b_i$  ( $1 \leq i \leq m$ ). Uz to je  $\partial(ab) = \partial a + \partial b$ , pa  $\phi = h \circ \delta$  povlači  $\phi(a_1 \cdots a_s) = \phi(b_1 \cdots b_s)$  ( $1 \leq s \leq m$ ), što upravo znači da prsten  $A$  ima  $\delta$ -svojstvo u odnosu na valuaciju  $\phi$ . Jasno je da se tu  $\phi$  može zameniti sa  $\delta$ .



Medjutim, prsten  $A$  ne mora biti prsten sa determinatnim idealima, to jest, ne mora biti  $(a_1 \dots a_s)A = (b_1 \dots b_s)A$  ( $1 \leq s \leq m$ ). Naime, kako je  $A$  domen, iz  $a_1 A = b_1 A$  bi sledilo da su  $a_1$  i  $b_1$  uzajamno pridruženi, što znači da bi tada važila implikacija  $a \sim b \Rightarrow a \approx b$ . Neka je  $\delta = 0$  i  $f$  automorfizam tela  $K$  koji nije identično preslikavanje. Tada je  $A = K[X, f]$  euklidski domen sa  $\delta$ -svojstvom u odnosu na valuaciju  $\partial$ , ali u prstenu  $A$  slični elementi ne moraju biti pridruženi. Tako, na primer, ako za  $c \in K$  važi  $f(c) \neq c$ , tada su polinomi  $a = X+1$  i  $b = X+c^{-1}f(c)$  slični, ali ne i pridruženi u prstenu  $A$ . Pri tome su  $1, a$  i  $1, b$  elementarni delitelji matrice  $M = \text{diag}[1, a]$ .  $\square$

## DEFINICIJA 1-2

Za desnu (levu)  $\Sigma$ -euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  kažemo da zadovoljava USLOV KANCELACIJE ako za svako  $a, b \in \Sigma$  i  $u, v \in A$  takve da  $uav$  i  $ubv$  pripadaju skupu  $\Sigma$ , važi

$$(K) \quad \phi(uav) > \phi(ubv) \Rightarrow \phi(a) > \phi(b).$$

Jasno je da svaka (desna) euklidska valuacija  $\phi$  koja zadovoljava neki od uslova (N) i (L) (str. ) zadovoljava i uslov (K). Ako desna euklidska valuacija  $\phi: A \rightarrow N_0$  domena  $A$  zadovoljava uslov (M), tada  $\phi$  zadovoljava i uslov (K). Naime, u tom slučaju  $\phi$  je kompozicija jedne stepene valuacije  $\partial$  i jedne "strogo rastuće" funkcije  $h$ . Svaka (desna) euklidska valuacije  $\phi$  koja zadovoljava uslov (K) je prirodna (i sleva i zdesna). Naime, ako je  $\phi(ab) < \phi(a)$ , tada prema uslovu (K) mora biti  $\phi b < \phi 1$ , i dakle  $b = 0$ .  $\square$

## TEOREMA 1-3

Ako komutativan domen  $A$  ima bar jednu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  koja zadovoljava uslov (K), tada je za svaki prirodan broj  $n$  prsten  $M_n(A)$  euklidski (i sleva i zdesna).

DOKAZ. Stavimo  $\tilde{W} = W \cup W^2 \cup \dots \cup W^n$  i označimo sa  $\leq$  binarnu relaciju na skupu  $\tilde{W}$  definisanu sa: (1)  $0 \leq \alpha$  za svako  $\alpha \in \tilde{W}$ ; (2) ako je  $\alpha \in W^r$ ,  $\beta \in W^s$  i  $\alpha \neq 0$ , tada važi  $r > s \Rightarrow \alpha < \beta$ ; (3) restrikcija od  $\leq$  na  $W^s$  je leksio-grafsko uredjenje skupa  $W^s$ . Tada je  $(\tilde{W}, \leq)$  dobro uredjen skup i  $0 = \min \tilde{W}$ .

Neka je  $M \neq 0$  proizvoljna matrica iz  $A_n$ ,  $a_s$  ( $1 \leq s \leq r$ ) njeni elementarni delitelji, i za  $1 \leq s \leq r$  stavimo  $\hat{a}_s = a_1 \cdots a_s$ . Iz IV, Teorema 1-10 pod (c) sledi da su ideali  $a_s A$  određeni jednoznačno matricom  $M$  (jer je prsten  $A$  komutativan). S druge strane, valuacija  $\phi$  je prirodna pa iz  $as = ba$  sledi  $\phi a = \phi b$ . Otuda su i elementi  $\phi \hat{a}_s$  ( $1 \leq s \leq r$ ) skupa  $\mathcal{W}$  određeni jednoznačno matricom  $M$ , pa je sa  $\psi O = 0$  i

$$(5) \quad \psi(M) = (\phi \hat{a}_1, \dots, \phi \hat{a}_r) \quad (M \in A_n)$$

[dobro] definisano jedno preslikavanje  $\psi$  skupa  $A_n$  u dobro uredjen skup  $\mathcal{W}$ . Dokazaćemo da je tako definisano preslikavanje  $\psi: A_n \rightarrow \mathcal{W}$  desna (leva) euklidska valuacija prstena  $A_n$ .

Pre svega, ako su  $P$  i  $Q$  inverzibilne matrice iz  $M_n(A)$  za koje, uz prethodnu simboliku, važi  $PMQ = \text{diag}[a_1, \dots, a_r, \dots]$ , tada za proizvoljne inverzibilne matrice  $U, V$  iz  $A_n$  važi  $S(UV)T = PMQ$ , pri čemu je  $S = PU^{-1}$  i  $T = V^{-1}Q$ , a time i  $\psi(UV) = \psi(M)$  za proizvoljne jednote  $U, V \in M_n(A)$ .

Za  $n=1$  je  $\psi = \phi$ , pa se tada tvrdjenje svodi na samu pretpostavku o valuaciji  $\phi$ . Neka je  $n > 1$  fiksiran prirodan broj i pretpostavimo da je  $\psi = \psi(m)$  euklidska valuacija prstena  $A_m$  za svaki prirodan broj  $m < n$ . Za proizvoljnu matricu  $B \neq 0$  iz  $A_n$  i njene elementarne delitelje  $b_1, \dots, b_r$  postoje matrice  $S, T \in U(A_n)$  takve da je

$$(6) \quad SBT = \text{diag}[b_1, b_2, \dots].$$

Stavimo  $\hat{B} = SBT$  i neka je  $M$  proizvoljna matrica iz  $A_n$ . Kako je prsten  $A$  hermitski, postoji inverzibilna matrica  $P \in A_n$  za koju je matrica  $\hat{M} = SMP$  donje trougaona. Ako postoje matrice  $\hat{Q}, \hat{R} \in A_n$  takve da je

$$(7) \quad \hat{M} = \hat{B}\hat{Q} + \hat{R}, \quad \psi \hat{R} < \psi \hat{B},$$

tada, množeći jednakost (7) sleva sa  $S^{-1}$  i zdesna sa  $P^{-1}$ , i stavljajući  $Q = S\hat{Q}P^{-1}$  i  $R = S^{-1}\hat{R}P^{-1}$ , dobijamo

$$(8) \quad M = BQ + R, \quad \psi R < \psi B,$$

jer je  $S^{-1}\hat{M}P^{-1} = M$ ,  $S^{-1}\hat{B}T^{-1} = B$ ,  $\psi(\hat{B}) = \psi(B)$ ,  $\psi(S^{-1}\hat{R}P^{-1}) = \psi(\hat{R})$ . Otuda je dovoljno dokazati da postoje matrice  $Q$  i  $R$  za koje važi (7). Drugim

rečima, dovoljno je dokazati da (8) važi za donje trougaone matrice  $M$  i matrice  $B$  oblika  $B = \text{diag}[b_1, b_2, \dots]$  sa  $a_s | a_{s+1}$  ( $1 \leq s \leq r$ ), pa ćemo se u daljnjem izlaganju ograničiti na "takve" matrice  $M$  i  $B$ .

Označimo sa  $M_0$  i  $B_0$  redom komatrice polja  $(n, n)$  matrica  $M$  i  $B$ . Iz  $B \neq 0$  sledi  $b_1 \neq 0$ , a time i  $B_0 \neq 0$ . Matrice  $M_0$  i  $B_0$  su reda  $n-1$ . U toje matrica  $M_0$  donje trougaona i  $B_0 = \text{diag}[b_1, b_2, \dots]$ , gde su  $b_s$ -ovi elementarni delitelji matrice  $B_0$ . Otuda prema induktivnoj pretpostavci postoje matrice  $Q_0$  i  $R_0$  iz  $A_{n-1}$  takve da je  $M_0 = B_0 Q_0 + R_0$  sa  $\psi R_0 < \psi B_0$ , a time i

$$(9) \quad \begin{bmatrix} M_0 & 0 \\ L & a \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} B_0 & 0 \\ 0 & b \end{bmatrix} \begin{bmatrix} Q_0 & G \\ F & q \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} R_0 & K \\ H & c \end{bmatrix},$$

to jest  $M = BQ + R$ , pri čemu je  $[L \ a]$  poslednja vrsta matrice  $M$ ,  $b = [B]_{nn}$ ,  $a = bq + c$  sa  $\phi c < \phi b$  za  $b \neq 0$ ,  $c = a$  za  $b = 0$ ,  $F$  izvesna vrsta matrica,  $G$  izvesna kolona matrica,  $H = L - bF$ ,  $K = -B_0 G$ , i

$$(10) \quad Q = \begin{bmatrix} Q_0 & G \\ F & q \end{bmatrix}, \quad R = \begin{bmatrix} R_0 & K \\ H & c \end{bmatrix}.$$

Tvrđenje će biti dokazano ako dokažemo da se matrice  $[q], F, G, Q$  mogu izabrati tako da uz prethodnu simboliku važi (\*)  $\psi R < \psi B$ . (Radi kraćeg izražavanja, ako su  $a_s$ -ovi elementarni delitelji neke matrice  $M$ , tada ćemo sa  $\bar{a}_s$  označavati proizvod  $a_1 \cdots a_s$ .)

Pretpostavimo prvo da je  $R_0 \neq 0$  i neka su  $a_s$  ( $1 \leq s \leq k$ ) elementarni delitelji matrice  $R_0$ . Tada iz  $\psi R_0 < \psi B_0$  sledi  $k > r_0$ , gde je  $r_0$  ( $r_0 \leq r$ ) broj elementarnih delitelja matrice  $B_0$ . Pri tome je ili  $k > r_0$ , ili je  $k = r_0$  i  $\phi \bar{a}_s < \phi \bar{b}_s$  ( $1 \leq s \leq r_0$ ) sa  $\phi \bar{a}_s < \phi \bar{b}_s$  za bar jedno  $s \leq r_0$ . Neka su  $U_0$  i  $V_0$  inverzibilne matrice za koje je  $U_0 R_0 V_0 = \text{diag}[a_1, a_2, \dots]$ , i označimo sa  $U$  i  $V$  redom inverzne matrice matrica  $U_0 + 1$  i  $V_0 + 1$ . Ako je  $F = 0$  i  $G = 0$ , a time i  $K = 0$  i  $H = L$ , tada se neposredno proverava da važi  $R = USV$ , gde je

$$(11) \quad S = \left[ \begin{array}{ccc|c} a_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_2 & & 0 \\ \vdots & & & \\ \hline u_1 & u_2 & \dots & c \end{array} \right],$$

sa  $LV_0 = [u_1, u_2, \dots]$ . Stavimo  $S_0 = U_0 R_0 V_0$ . Ako su  $c_s$  ( $1 \leq s \leq m$ ) elementarni

delitelji matrice  $S$ , tada je  $\bar{c}_s$  upravo najveći zajednički delitelj svih minora reda  $s$  matrice  $S$  (jer je domen  $A$  komutativan). To posebno znači da je  $m \geq k$ , kao i da  $\bar{c}_s | \bar{a}_s$  za  $1 \leq s \leq k$ . Otuda je  $\phi \bar{c}_s \leq \phi \bar{a}_s$  ( $1 \leq s \leq k$ ), pa kako je i  $m \geq k$ , biće  $\psi R = \psi S \leq \psi R_0 < \psi B_0$ . Ako je  $b=0$ , tada je  $\psi B = \psi B_0$ , i prema tome  $\psi R < \psi B$ .

Ako je  $b \neq 0$ , tada  $c$  možemo izabrati tako da je  $\phi c \leq \phi b$  i  $c \neq 0$ . Naime, ako je  $c=0$ , neposredno se proverava da (9) važi i u slučaju da se  $q$  i  $c$  redom zamene sa  $q_0 = q-1$  i  $b$ , pa tada  $Q$  i  $R$  možemo izabrati tako da (9) važi sa  $c=b$ . Kako je  $\bar{a}_k c \neq 0$ , matrica  $S$  ima bar jednu regularnu podmatricu reda  $k+1$ , pa je  $m \geq k+1$ . S druge strane, iz  $b \neq 0$  sledi da je  $r=n$ . Otuda je  $k=n-1$ , što sa prethodnim daje  $m=n$ . Sada iz  $\psi R_0 < \psi B_0$  i  $k=n-1$  sledi da za bar jedno  $s \leq n-1$  važi  $\phi \bar{a}_s < \phi \bar{b}_s$ , a time i  $\phi \bar{c}_s < \phi \bar{b}_s$ , dok je  $\phi \bar{c}_s \leq \phi \bar{a}_s \leq \phi \bar{b}_s$  za svako  $s \leq n-1$ . Uz to je  $c=b$ , pa iz  $\phi \bar{a}_k \leq \phi \bar{b}_k$  sledi  $\phi(\bar{a}_k c) \leq \phi(\bar{b}_k c)$  sa  $k=n-1$  (jer  $\phi$  zadovoljava uslov kancelacije), i dakle  $\phi(\bar{a}_{n-1} c) \leq \phi(\bar{b}_{n-1} c)$ . Kako je  $\det(S)$  jedini minor reda  $n$  matrice  $S$  biće  $\bar{c}_n$  i  $\det S$  uzajamno pridruženi elementi u prstenu  $A$ , što zajedno sa prethodnim daje  $\phi \bar{c}_n \leq \phi \bar{b}_n$ , a time i  $\psi R < \psi B$ .

Neka je sada  $R_0 = 0$ . Tada se neposredno proverava da (9) važi i ako se  $Q_0$  i  $R_0$  zamene redom sa  $Q_0 - E$  i  $B_0$ . Označimo ponovo sa  $Q$  i  $R$  matrice koje nastaju iz "prethodnih" matrica  $Q$  i  $R$  kada se u njima podmatrice  $Q_0$  i  $R_0$  zamene sa  $Q_0 - E$  i  $B_0$ . Tada za  $F=0$  imamo

$$(12) \quad R = \left[ \begin{array}{ccc|c} b_1 & 0 & \dots & -B_0 G \\ 0 & b_2 & & \\ \vdots & & & \\ \hline u_1 & u_2 & \dots & c \end{array} \right],$$

pri čemu je  $L = [u_1, u_2, \dots]$ . Neka su  $d_s$  ( $1 \leq s \leq p$ ) elementarni delitelji matrice  $R$ . Jasno je da je tada  $p > r_0$  i  $\bar{d}_s | \bar{b}_s$  ( $1 \leq s \leq r_0$ ), pa za svako  $s \leq r_0$  važi (\*\*)  $\phi \bar{d}_s \leq \phi \bar{b}_s$ , a time i  $\psi R \leq \psi B_0$ .

Neka je prvo  $b=0$ , i dakle  $\psi B = \psi B_0$ . Ako je pri tome  $c \neq 0$ , stavimo  $G=0$ . Tada matrica  $R$  ima bar jedan minor reda  $r_0+1$  koji je različit od nule. Otuda je  $p > r_0$ , i prema tome  $\psi R < \psi B_0 = \psi B$ . Pretpostavimo sada da je  $c=0$ . Ako je uz to i  $L=0$ , tada za  $G=0$  dobijamo  $R=B$ , pa  $M=BQ+R$  daje  $M=B(Q+E)=BQ$ , i stvar je gotova. Zato pretpostavimo da je  $L \neq 0$ , i neka je, na primer,  $u_i \neq 0$ . Ako tada za matricu  $G$  uzmemo kolona matricu čija je  $i$ -ta koordinata 1 a preostale 0, biće  $-B_0 G = [0, \dots, -b_i, \dots, 0]$ ,

pa dodajući poslednjoj koloni matrice  $R$  njenu  $i$ -tu kolonu  $R_{+i}$  dobijamo matricu oblika (12) za  $G=0$  i  $c=u_i$ , i za koju važi  $\psi^T = \psi R$ . Kako je  $u_i \neq 0$ , na osnovu već apsolviranog slučaja ( $G=0$  i  $c \neq 0$ ) imamo da je  $\psi^T < \psi B$ , a time i  $\psi R < \psi B$ .

Pretpostavimo sada da je  $b \neq 0$ . Tada je  $r=n$  i  $r_0=n-1$ , a samim tim i  $k > n-1$ . Ako je  $u_i = bq_i + r_i$  sa  $\phi r_i < \phi b$ , tada za matricu  $F = [q_1, q_2, \dots]$  važi  $H = L - bF = [r_1, r_2, \dots]$  sa  $\phi r_i < \phi b$  ( $1 \leq i < n$ ). Drugim rečima, možemo pretpostaviti da u (12) važi  $\phi u_i < \phi b$  ( $1 \leq i < n$ ). Neka je prvo  $c \neq 0$ . Tada za  $G=0$  iz  $\bar{b}_{n-1}c \neq 0$  sledi  $k > n-1$ , i dakle  $k=n$ . Kako uz to valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov (K),  $\phi c < \phi b$  daje  $\phi(\bar{b}_{n-1}c) < \phi(\bar{b}_{n-1}b)$ . S druge strane je  $\bar{a}_n = \bar{b}_{n-1}c$  i  $\bar{b}_n = \bar{b}_{n-1}b$ , pa je  $\phi \bar{a}_n < \phi \bar{b}_n$ , što sa (\*\*\*) upravo znači da je  $\psi R < \psi B$ .

Najzad, neka je  $c=0$ . Ako je i  $u_i=0$  ( $1 \leq i \leq n$ ), tada za  $c$  možemo uzeti samo  $b$  (zamenjujući u (9)  $q$  sa  $q-1$ ), pa za  $G=0$  dobijamo  $R=B$ , i prema tome  $M=BQ+R=B(Q+E)=B\bar{Q}$ . Ako je  $u_i \neq 0$  za bar jedno  $i$ , neka je  $G$  kolona matrica čija je  $i$ -ta koordinata 1 a preostale 0, a  $T$  matrica koja nastaje iz matrice  $R$  dodajući njenoj poslednjoj koloni njenu  $i$ -tu kolonu. Tada je  $\psi^T = \psi R$  i  $\bar{a}_n = \bar{b}_{n-1}u_i$ , pa kako je  $\phi u_i < \phi b$ , slično kao u prethodno "podslučaju" (za  $c \neq 0$ ) zaključujemo da je  $\phi \bar{a}_n < \phi \bar{b}_n$ , i dakle  $\psi R = \psi^T < \psi B$ .

Prema tome, u (9) se  $F, G, Q_0$  i  $q$  mogu izabrati tako da je  $M=BQ+R$  sa  $\psi R < \psi B$ , pa je prsten  $M_n(A)$  euklidski zdesna. No, kako je  $\psi M = \psi M^T$  za svaku matricu  $M \in A_n$ , iz  $M^T = B^T Q^T + R^T$ ,  $\psi R^T < \psi B^T$  sledi  $M = QB+R$  sa  $\psi R < \psi B$ . Kako to važi za proizvoljne matrice  $M$  i  $B$  ( $B \neq 0$ ) iz  $A_n$ , prsten  $A_n$  je euklidski i sleva. Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

#### KOROLAR 1-1

Za svako telo  $K$  i prirodan broj  $n$  prsten  $A = M_n(K)$  je euklidski, i preslikavanje  $\psi_0: A \rightarrow N_0$  definisano sa  $\psi_0(0) = 0$  i

$$(13) \quad \psi_0(M) = n - \rho(M) + 1 \quad (M \in A^0),$$

je jedna njegova euklidska valuacija. Pri tome  $\rho(M)$  označava rang matrice  $M$  (koji je jednak broju njenih elementarnih delitelja).

DOKAZ. Neka je  $\phi: K \rightarrow N_0$  euklidska valuacija data sa  $\phi 0 = 0$ ,  $\phi a = 1$  ( $a \neq 0$ ), i  $\psi: A \rightarrow N_0$  preslikavanje o kome je reč u dokazu prethodne Teoreme 1-3 za

$W = N_0$  i  $A = K$ . Slično kao pri dokazu Teoreme 1-3 zaključujemo da je  $\psi$  i leva i desna euklidska valuacija prstena  $A = M_n(K)$  (i u slučaju da telo  $K$  nije komutativno). S druge strane, ako su  $a_s$ -ovi ( $1 \leq s \leq r$ ) elementarni delitelji matrice  $M \neq 0$ , biće  $\phi(\bar{a}_s) = 1$  ( $1 \leq s \leq r$ ), pa je  $\psi(M) = (1, \dots, 1)$  ( $r$  jedinica). Uz to je  $r = \rho M$ , pa se neposredno zaključuje da za  $S, T \in A$  važi:  $\psi S < \psi T \Leftrightarrow \psi_0 S < \psi_0 T$ , odakle sledi i preostali deo tvrdjenja.  $\square$

#### TEOREMA 1-4

|| Ako komutativan prsten  $A$  sa elementarnim deliteljima ima bar jednu  $\Gamma$ -euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  koja zadovoljava uslov kancelacije, tada je i svaki od prstena  $M_n(A)$   $\Gamma$ -euklidski.

DOKAZ. Neka je  $\psi: A_n \rightarrow W$  preslikavanje o kome je reč u Teoremi 1-3. Kako je prsten  $A$  komutativan, na osnovu Kramerove teoreme zaključujemo da je matrica  $B$  regularna u prstenu  $A_n$  ako i samo ako je to slučaj sa njenom determinantom  $\det(B)$  u prstenu  $A$ . Otuda, ako su  $b_s$  ( $1 \leq s \leq r$ ) elementarni delitelji matrice  $B$ , tada mora biti  $r = n$  i  $b_s \in R(A)$  ( $1 \leq s \leq n$ ). Vodeći računa o tome, dokaz dalje teče "paralelno" dokazu Teoreme 1-3 za slučaj  $b \neq 0$ . Jedino treba napomenuti da, uz simboliku Teoreme 1-3,  $u_i$ -ove i  $c$  možemo birati tako da je  $u_i, c \in R_0(A)$ , jer je po pretpostavci prsten  $A$   $\Gamma$ -euklidski.  $\square$

Ako je  $\delta: A_n \rightarrow W$  preslikavanje definisano sa:  $\delta(M) = \phi(\det M)$ , tada se, uz prethodnu simboliku, neposredno zaključuje da za svako  $S$  i  $T$  iz  $R_0(A_n)$  važi:  $\psi S < \psi T \Leftrightarrow \delta S < \delta T$ . Otuda sledi da je, zajedno sa  $\psi$ , i  $\delta$  jedna  $\Gamma$ -euklidska (ali ne i euklidska) valuacija prstena  $A_n$ . U SAMOV [1] je (na jedan drugi način) dokazano da je (uz našu terminologiju)  $\phi \det$  jedna  $\Gamma$ -euklidska valuacija prstena  $A_n$  u slučaju kada je  $A$  komutativan domen čija euklidska valuacija  $\phi$  (sa kodomenom  $N_0$ ) zadovoljava uslov norme (N)  $\phi(ab) = (\phi a)(\phi b)$ .

Inače, ako je  $m$  prirodan broj i  $B$  bilo koji od prstena  $Z$ ,  $Z[\sqrt{m}]$  i  $K[X]$ , pri čemu je  $K$  proizvoljno polje i  $m \in Z$  ceo broj za koji je prsten  $Z[\sqrt{m}]$  euklidski u odnosu na normu, tada prsten  $A = B \times \dots \times B$  ( $r$  faktora) zadovoljava uslove Teoreme 1-4. Pri tome za  $r > 1$  prsten  $A$  nije domen. S obzirom na Korolar 1-1, tvrdjenje iz Teoreme 1-4 važi i za prstene

oblika  $B^x$ , gde je  $B$  proizvoljno telo. Bolje od toga, Teorema 1-4 važi za svaki euklidski (pa dakle i nekomutativan) prsten čiji su regularni elementi inverzibilni. Takav je, na primer, svaki od prstena  $A = M_n(K)$ , gde je  $K$  proizvoljno telo. Dokaz je sličan dokazu Teorema 1-3 i 1-4.  $\square$

#### TEOREMA 1-5

|| Ako prost domen  $A$  ima bar jednu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow W$  koja zadovoljava uslov kancelacije, tada je svaki od prstena  $B = M_n(A)$  i euklidski i  $\Gamma$ -euklidski.

DOKAZ. Dokaz teče "paralelno" dokazima Teorema 1-3 i 1-4, pri čemu je potrebno posebno obrazložiti one detalje tih dokaza u kojima je korišćen pojam determinante (jer prsten  $A$  ne mora biti komutativan). Neka je zato simbolika iz Teoreme 1-3. Kako je prsten  $A$  prost, on nema pravih (obostranih) ideala. Ako u prstenu  $A$  važi  $a|b$ , tada  $a$  deli i sleva i zdesna svaki element ideala  $I = (b)$  prstena  $A$ , tj.  $I \subset aA \cap Aa$ . Kako  $A$  nema pravih ideala, mora biti  $I = 0$  ili  $I = A$ . Otuda sledi da u prstenu  $A$  važi  $a|b$  ako i samo ako je  $a = 0$  ili  $a \in U(A)$ . To posebno znači da za elementarne delitelje  $a_s$  ( $1 \leq s \leq r$ ) proizvoljne matrice  $M \neq 0$  iz  $A_n$  mora biti  $a_s \in U(A)$  za svako  $s < r$ . U tom slučaju možemo uzeti  $a_s = 1$  ( $s < r$ ).

Neka je prvo  $R_0 \neq 0$ . Ako je  $S$  matrica data sa (11), tada je prema prethodnim zaključcima  $a_s = 1$  ( $1 \leq s < k$ ) i  $a_k = x \neq 0$ . Ako u matrici  $S$  poslednjoj vrsti dodamo njenu  $i$ -tu vrstu pomnoženu sa  $-u_i$  ( $i < k$ ), dobijamo matricu  $\bar{S} = E + X$ , pri čemu je  $E$  jedinična matrica reda  $k-1$ , a  $X$  donje trougaona matrica sa glavnom dijagonalom  $[x, 0, \dots, c]$ . Neka su  $U$  i  $V$  inverzibilne matrice za koje je  $UXV = \text{diag}[1, \dots, 1, h, 0, \dots]$  ( $= X_0$ ), i neka u  $X_0$  "figuriše"  $t$  jedinica (izuzimajući  $h$ ). Tada je  $(E+U)\bar{S}(E+V) = E+X_0$ , pa su  $1, \dots, 1, h$  ( $k+t-1$  jedinica) elementarni delitelji matrice  $\bar{S}$  a time i matrice  $S$ . Dokažimo da za  $c \neq 0$  mora biti  $t \geq 1$ . U suprotnom bi bilo  $X_0 = \begin{bmatrix} h & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ , pa bi iz  $X = U^{-1}X_0V^{-1}$  sledilo

$$(13) \quad x = a_{11}hb_{11}, \quad 0 = a_{11}hb_{1n}, \quad c = a_{n1}hb_{1n},$$

pri čemu je  $U^{-1} = [a_{ij}]$  i  $V^{-1} = [b_{ij}]$ . No, kako su  $x, c, h$  regularni elementi prstena  $A$ , iz druge od jednakosti (13) sledi  $a_{11} = 0$  ili  $b_{1n} = 0$ , što se kosi sa preostale dve od jednakosti (13). Dakle je  $t \geq 1$ . Jasno je da

u tom slučaju važi  $\psi S = \psi \bar{S} < \psi R_0$ .

Ako je  $t=0$  (a time i  $c=0$ ), biće  $h \parallel x$ , i dakle  $Ax \in ChA \cap Ah$ . Otuda je  $\phi h < \phi x$ , a time i  $\psi S = \psi \bar{S} < \psi R_0$ . Uz to je  $\psi R_0 < \psi B_0$ , pa za  $b=0$  važi  $\psi R = \psi S < \psi B_0 = \psi B$ . Ako je  $b \neq 0$ , biće  $b_s = 1$  ( $1 \leq s < n$ ), pa tada  $\psi R_0 < \psi B_0$  povlači  $R_0 = 0$ . Naime, u suprotnom bi bilo  $k = n-1$  i  $\phi \bar{a}_s \leq \phi \bar{b}_s = \phi 1$  za bar jedno  $s \leq n-1$ , a time i  $a_s = 0$  za bar jedno  $s \leq n-1$ , što nije moguće.

Neka je sada  $R_0 = 0$ . Uz simboliku iz odgovarajućeg dela dokaza Teoreme 1-3, za  $s < p$  važi  $d_s = 1$ . Neka je prvo  $b=0$ . Ako je uz to  $u_i = c=0$  za  $i < n$ , biće (za  $G=0$ )  $R=B$ , i dakle  $M=BQ+B=BQ$ . Ako je  $c \neq 0$  ili  $u_i \neq 0$  za bar jedno  $i < n$ , tada je matrica  $T$  oblika (11) sa  $c \neq 0$ , pa mora biti  $p > r$ , a time i  $\psi R = \psi T < \psi B_0 = \psi B$ .

Najzad, neka je  $b \neq 0$ , i dakle  $b_s = 1$  ( $1 \leq s < n$ ). Ako u matrici  $R$  (za  $G=0$ ) poslednjoj vrsti dodamo njenu  $i$ -tu vrst pomnoženu sa  $-u_i$  ( $1 \leq i < n$ ) dobijamo dijagonalnu matricu  $D = \text{diag}[1, \dots, 1, c]$ , pa za  $c \neq 0$  iz  $\phi c < \phi b$  sledi  $\psi R = \psi D < \psi B$ . Slučaj  $c=0$  apsolvira se analogno kao "odgovarajući" slučaj u dokazu Teoreme 1-3. Time je dokazano da je prsten  $A_n$  euklidski zdesna, a time i sleva.

Dokaz drugog dela tvrdjenja je analogan dokazu Teoreme 1-4 (samo što se umesto na Teoremu 1-3 treba pozvati na upravo dokazani deo tvrdjenja). Jedino, zbog eventualne nekomutativnosti datog prstena  $A$ , treba posebno dokazati da je matrica  $B \in A_n$  sa elementarnim deliteljima  $b_s$  ( $1 \leq s \leq r$ ) regularna akko je  $r=n$  i  $b_s \in R(\lambda)$  za svako  $s \leq n$ . Zaista, ako su  $U$  i  $V$  inverzibilne matrice za koje je  $B = UB_0V$  sa  $B_0 = \text{diag}[b_1, \dots, b_n]$ , biće  $BX=0$  akko je  $UB_0VX=0$ , to jest (\*)  $B_0Y=0$  sa  $Y=VX$ . Kako je uz to matrica  $V$  inverzibilna, biće  $X=0$  akko je  $Y=0$ , pa je data matrica  $B$  regularna akko je to slučaj sa matricom  $B_0$ . S druge strane, jasno je da je matrica  $B_0$  regularna akko su takvi njeni dijagonalni elementi u prstenu  $A$ . Otuda i tvrdjenje u celini.  $\square$

Prethodno tvrdjenje važi i u slučaju kada prsten  $A$  nije domen ako valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov kancelacije na skupu  $R(A)$ . Jasno je da svako telo  $A$  zadovoljava uslove Teoreme 1-5. Pri tome uslove drugog dela te teoreme zadovoljava i svaki od prstena  $A = M_n(K)$  za proizvoljno telo  $K$  (na osnovu Korolara 1-1). Naredni Primer 1-2 pokazuje da postoje euklidski domenl koji nisu tela, a zadovoljavaju uslove Teoreme 1-5.  $\square$



PRIMER 1-2. Neka  $K=Q(T)$  polje razlomaka nad prstenom  $Q[T]$ ,  $f=1_K$  i  $\delta$  uobičajeno diferenciranje u polju  $K$ . Tada je  $A=K[X,\delta]$  i levi i desni euklidski domen u odnosu na stepenu valuaciju  $\delta$ . Jasno je da valuacija  $\delta$  zadovoljava uslov (K). Dokažimo i da je prsten  $A$  prost, a samim tim i da zadovoljava uslove Teoreme 1-5. Pa neka je  $I \neq 0$  proizvoljan ideal prstena  $A$  i označimo sa

$$(14) \quad a = X^n b + X^{n-1} c + \dots + a_0 \quad (b \neq 0),$$

bilo koji polinom minimalnog stepena koji pripada idealu  $I$ . Kako su u prstenu  $A$  svi levi i desni ideali glavni, biće  $I = aA = Aa$ . To posebno znači da za neko  $x \in A$  važi (\*)  $Ta = ax$ . Kako je  $\delta(Ta) = \delta T + \delta a = n$ , iz (\*) sledi  $x=0$ , i dakle  $x \in K$ . S druge strane, za  $u \in K$  je  $uX = X + \delta u$ , pa indukcijom po  $m$  zaključujemo da za  $m \in \mathbb{N}$  važi

$$(15) \quad uX^m = \sum X^{m-s} \binom{m}{s} \delta^s(u) \quad (0 \leq s \leq m).$$

Kako je  $\delta T = 1$  i  $\delta^s(T) = 0$  za  $s > 1$ , za  $u=T$  (15) daje  $TX^m = X^m T + X^{m-1} m$ , pa zamenjujući  $a$  iz (14) u (\*), između ostalog dobijamo da mora biti

$$(16) \quad Tb = bx, \quad nb + Tc = cx.$$

Kako je  $b \neq 0$ , iz  $Tb = bx$  sledi  $T=x$ , pa druga jednakost u (16) daje  $nb=0$ , a time i  $n=0$ . Prema (14) to znači da je  $a = b \in K$  jednota prstena  $A$ , pa je  $I = aA = A$ . Otuda i tvrdjenje. (Prethodno tvrdjenje ostaje na snazi i ako se polje  $Q$  zameni proizvoljnim telom karakteristike 0, a  $\delta$  bilo kojom spoljnom derivacijom tela  $K$ , to jest bilo kojom derivacijom koja nije oblika  $u \rightarrow au - ua$  ( $u \in K$ ) za neko fiksirano  $a \in K$ .)  $\square$

Pod VALUACIONIM prstenom podrazumevamo svaki prsten  $A$  sa svojstvom da za svako  $a, b \in A$  važi  $a|b$  v  $b|a$ . U svakom valuacionom prstenu levi i desni ideali se podudaraju, i skup  $J = A - U(A)$  svih neinverzibilnih elemenata prstena  $A$  je jedini njegov maksimalan ideal. Pri tome je  $J$  i radikal prstena  $A$ , što posebno znači da su svi delitelji 0 valuacionog prstena u njegovom radikalu. Lako se dokaže (KAPLANSKI [1]) da je svaki valuacioni prsten  $A$  prsten sa elementarnim deliteljima (čak i u odnosu

na hermitski niz  $\{A_n\}$ , kao i da su elementarni delitelji proizvoljne matrice  $M$  nad  $A$  odredjeni jednoznačno do na pridruženost. Jedan od bitnih detalja u dokazima Teorema 1-3 i 1-4 je da za svaku matricu  $S$  iz  $M_n(A)$  oblika

$$(17) \quad S = \left[ \begin{array}{ccc|c} a_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_2 & & 0 \\ \vdots & & & \\ \hline u_1 & u_2 & \dots & c \end{array} \right], \quad a_s | a_{s+1}, \quad (a_s = 0 \text{ za } s > k),$$

i njene elementarne delitelje  $c_s$  ( $1 \leq s \leq m$ ) važi  $m \geq k$  i  $\phi a_s \geq \phi c_s$  ( $1 \leq s \leq k$ ). Dokažimo da to važi i za proizvoljan valuacioni prsten  $A$ . U tom slučaju je čak  $c_s | a_s$ , a time i  $\bar{c}_s | \bar{a}_s$  ( $1 \leq s \leq k$ ). Zaista, kako je prsten  $A$  valuacioni, bar jedan od elemenata matrice  $S$  deli sve njene elemente. Označimo sa  $c_1$  bilo koji od njih. Neka je  $c_1 = [S]_{ij}$ . Jasno je da tada elementarnim transformacijama matricu  $S$  možemo transformisati u matricu oblika  $T = \begin{bmatrix} c_1 & 0 \\ 0 & S_0 \end{bmatrix}$ , pri čemu je  $S_0$  kvadratna matrica reda  $n-1$  oblika

(17), čija je dijagonala  $[a_1, \dots, a_{j-1}, a_{j+1}, \dots, a_{n-1}, c_0]$ . Uz to  $c_1$  deli sve elemente matrice  $S_0$ . Na osnovu toga, tvrdjenje sledi neposredno indukcijom po  $n$ , jer su elementarni delitelji matrice  $T$ , a time i matrice  $S$ , upravo  $c_1$  i elementarni delitelji  $c_s$  ( $2 \leq s \leq n$ ) matrice  $S_0$ .

Sada dokaz Teoreme 1-3 možemo modifikovati tako da dobijemo dokaz sličnog tvrdjenja za valuacione prstene. Uz to svaka prirodna euklidska valuacija  $\phi$  valuacionog prstena  $A$  zadovoljava uslov kancelacije. Zaista, pretpostavimo da za neko  $a, b, u, v \in A$ ,  $ubv \neq 0$ , važi  $\phi(uav) > \phi(ubv)$  sa  $\phi a \leq \phi b$ . Kako je valuacija  $\phi$  prirodna i  $a | b$  v  $b | a$ , biće  $a | b$ . Otuda je  $b = ac$  za neko  $c \in A$ , a time i (\*)  $ubv = uavx$ , pri čemu je  $cv = vx$  (jer se u prstenu  $A$  levi i desni ideali podudaraju). S druge strane, iz (\*) sledi  $\phi(ubv) = \phi(uav \cdot x) \geq \phi(uav)$ , što je u suprotnosti sa učinjenom pretpostavkom. Otuda i naredna

#### TEOREMA 1-6

|| Ako je valuacioni prsten  $A$  euklidski ( $\Gamma$ -euklidski), onda je takav i svaki od prstena  $M_n(A)$ .  $\square$

PRIMER 1-3. Neka je  $K$  proizvoljno telo,  $f: K \rightarrow K$  automorfizam tela  $K$ , i

$A = K[[X, f]]$  prsten desnih formalnih  $f$ -redova po  $X$  sa koeficijentima u telu  $K$ . Svako  $a \in A^0$  se može na tačno jedan način predstaviti u obliku  $a = X^m u$ , pri čemu je  $m = m(a) \geq 0$  ceo broj i  $u$  jednota prstena  $A$ , to jest  $u = \sum X^s a_s$  ( $0 \leq s$ ,  $a_0 \neq 0$ ). Tada je sa  $\phi(a) = m(a)$  ( $a \in A^0$ ) definisana jedna euklidska valuacija prstena  $A$ . Ako su  $a = X^m u$  i  $b = X^n v$ , pri čemu su  $u$  i  $v$  jednote prstena  $A$ , proizvoljni elementi iz  $A$ , tada je  $a|b$  ili  $b|a$ . Otuda je  $A$  i valuacioni prsten (koji za  $f \neq 1_K$  nije komutativan), i prema tome zadovoljava uslove Teoreme 1-6.  $\square$

Ako su svi delitelji nule euklidskog prstena  $A$  u njegovom radikalu  $J(A)$ , tada je domen ili valuacioni prsten (o čemu je već bilo reči). Ako je uz to prsten  $A$  komutativan i sa bar jednom euklidskom valuacijom koja zadovoljava uslov (K) na skupu  $R(A)$ , tada je svaki od prstena  $A_n$  i euklidski i  $\Gamma$ -euklidski [Teoreme 1-3 i 1-6]. Naredna teorema pokazuje da važi i znatno opštije tvrdjenje.

#### TEOREMA 1-7

|| Ako komutativan prsten  $A$  ima bar jednu euklidsku valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslov kancelacije, tada je za svako  $n \in \mathbb{N}$  prsten  $M_n(A)$  i euklidski i  $\Gamma$ -euklidski.

DOKAZ. Pre svega, za proizvoljne prstene  $G$  i  $H$  i svaki prirodan broj  $n$  prsteni  $M_n(G \times H)$  i  $M_n(G) \times M_n(H)$  su izomorfni. Kako prsten  $A$  zadovoljava uslove iz III, Teorema 2-8, biće

$$(18) \quad A = (G_1 \times \dots \times G_r) \times (H_1 \times \dots \times H_s),$$

pri čemu je svaki od  $G_i$ -ova euklidski domen, dok je svaki od prstena  $H_j$  specijalan, a time i valuacioni euklidski prsten. Uz to restrikcija  $\phi_i$  od  $\phi$  na  $G_i$  takodje zadovoljava uslov (K), pa je prema Teoremama 1-3 i 1-6 svaki od prstena  $M_n(G_i)$  i  $M_n(H_j)$  i euklidski i  $\Gamma$ -euklidski. Kako iz (18) sledi

$$(19) \quad M_n(A) = M_n(G_1) \times \dots \times M_n(H_s),$$

prema III, Teorema 2-8, biće i prsten  $A_n$  i euklidski i  $\Gamma$ -euklidski.  $\square$

Primer 1-2 pokazuje da postoje i nekomutativni domeni za koje važi tvrdjenje iz Teorema 1-3. Dokazaćemo da je prsten  $M_n(A)$  E-euklidski za svaki domen  $A$  koji ima bar jednu konačnu euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov (N) ili uslov (K). Pri tome je za  $n=1,2$  prsten  $M_n(A)$  E-euklidski. Ostaje otvoren problem "euklidnosti" prstena  $M_n(A)$  za svaki prirodan broj  $n$  (u slučaju proizvoljnog euklidskog domena  $A$ ).

Pri dokazu najavljenog tvrdjenja koristićemo pojam *DETERMINANTE* kvadratne matrice nad proizvoljnim telom u smislu *DIEUDONNE* [1]. Naime, ako je  $K$  telo, tada je  $R(K_n) = U(K_n)$  podgrupa multiplikativne polugrupe  $K_n = M_n(K)$ . Označimo sa  $C$  i  $C_n$  redom komutante grupe  $K^\circ$  i  $U(K_n)$ , to jest podgrupe grupe  $K^\circ$  i  $U(K_n)$  što ih generišu njihovi komutatori. Tada su  $C$  i  $C_n$  najmanje invarijantne podgrupe od  $K^\circ$  i  $U(K_n)$  za koje su količničke grupe  $K^\circ/C$  i  $U(K_n)/C_n$  komutativne. Grupa  $U(K_n)/C_n$  je izomorfna grupi  $K^\circ/C$  za svaki prirodan broj  $n$  (*DIEUDONNE* [1]). Sa  $K/C$  označavaćemo skup svih "koseta"  $\tilde{a} = aC$  ( $a \in K$ ), uz dogovor da za svako  $a \in K$  važi  $aC \cdot 0C = 0C$ . Ako je  $K$  polje, tada je  $K/C = K$ .

U *DIEUDONNE* [1] *determinanta* nad telom  $K$  je definisana kao jedno preslikavanje  $\det: M(K) \rightarrow K/C$  skupa  $M(K)$  svih kvadratnih matrica nad  $K$  u skup  $K/C$  (koja se u slučaju polja podudara sa uobičajenim pojmom determinante). Osnovna svojstva preslikavanja  $\det$  (koja to preslikavanje i karakterišu) data su sa:

( $\alpha$ ) Ako je  $[a, 0, \dots, 0]$  prva kolona i  $S$  komatrica polja  $(1,1)$  matrice  $M$  iz  $K_n$ , tada je  $\det M = \tilde{a} \cdot \det S$ . Pri tome je  $\det[a] = aC$ .

( $\beta$ ) Ako se nekoj vrsti (koloni) matrice  $M$  doda neka druga vrste (kolona) te matrice pomnožena sleva (zdesna) bilo kojim elementom  $a$  iz  $K$ , za dobijenu matricu  $S$  važi  $\det S = \det M$ .

( $\gamma$ ) Ako je  $S$  matrica koja nastaje iz matrice  $M$  množeći neku njenu vrstu (kolonu) sleva (zdesna) elementom  $a \in K$ , tada je  $\det S = \tilde{a} \cdot \det M$ .

( $\delta$ ) Ako se u matrici  $M$  dvema vrstama (kolonama) zamene mesta, za dobijenu matricu  $S$  važi  $\det S = -\tilde{1} \cdot \det M$ , gde je  $-\tilde{1} = -1C$ .

( $\tau$ ) Za svaku matricu  $M$  iz  $M_n(K)$  važi  $\det(M) = \det(M^T)$ .

( $\theta$ ) Za svake dve matrice  $P, Q$  iz  $A_n$  važi  $\det(PQ) = \det(P) \cdot \det(Q)$ .

Posebno je važno svojstvo  $\{\theta\}$ . Inače, svojstva  $\{\alpha\}$ - $\{\delta\}$  omogućuje da se i eksplicitno odredi  $\det(M)$  za proizvoljnu matricu  $M$  iz  $M(K)$ . Ako je  $a$  proizvod dijagonalnih elemenata trougaone matrice  $T$ , tada je  $\det T = \bar{a}$ .

#### TEOREMA 1-8

Ako domen  $A$  ima bar jednu euklidsku valuaciju  $\phi: A \rightarrow N_0$  koja zadovoljava uslov (N)  $\phi(ab) = \{\phi a\}\{\phi b\}$ , tada je svaki od prstena  $M_n(A)$   $\Gamma$ -euklidski. Tu se uslov (N) može zameniti i uslovom (M).

**ĐOKAZ.** Domen  $A$  ima prsten razlomaka  $K$  i preslikavanje  $a \rightarrow a/1$  ( $a \in A$ ) je monomorfizam prstena  $A$  u telo  $K$ . Uz to je  $A_n$  potprsten prstena  $K_n$ . Neka su  $u = a/x$  i  $v = b/y$  proizvoljni elementi iz  $K$ . Tada je  $u=v$  akko je  $ac = bd$  i  $xc = yd$  za neko  $c, d \in A$ . Valuacija  $\phi$  zadovoljava uslov norme pa iz  $u=v$  sledi  $\{\phi a\}\{\phi c\} = \{\phi b\}\{\phi d\}$ ,  $\{\phi x\}\{\phi c\} = \{\phi y\}\{\phi d\}$ , i prema tome  $\{\phi a\}/\{\phi x\} = \{\phi b\}/\{\phi y\}$ . Otuda je sa

$$(20) \quad \bar{\phi}(a/x) = \{\phi a\}/\{\phi x\} \quad (a \in A, x \in A^0)$$

dobro definisano jedno preslikavanje  $\bar{\phi}: K \rightarrow Q$  tela  $K$  u skup  $Q$  racionalnih brojeva. Domen  $A$  zadovoljava desni Oreov uslov, pa za neko  $c, d$  iz  $A^0$  važi  $xc = bd$ , i dakle  $uv = (ac)/(bd)$ , kao i  $\{\phi x\}\{\phi c\} = \{\phi b\}\{\phi d\}$ , što zajedno sa (20) daje (jer je množenje u  $Q$  komutativno)

$$(21) \quad \bar{\phi}(uv) = \{\bar{\phi}u\}\{\bar{\phi}v\} \quad (u, v \in K).$$

To znači da i preslikavanje  $\bar{\phi}$  zadovoljava uslov norme. Jasno je da za svako  $a \in K^0$  važi  $\bar{\phi}a^{-1} = 1/\{\bar{\phi}a\}$ , a time i  $\bar{\phi}(c) = 1$  za svaki komutator  $c$  grupe  $K^0$ . Kako je svaki element  $a$  komutanta  $C$  grupe  $K^0$  proizvod konačno mnogo njenih komutatora, na osnovu prethodnog i (21) biće  $\bar{\phi}(a) = 1$  za svako  $a \in C$ . Otuda, ako je  $aC = bC$ , biće  $b^{-1}a \in C$ , i dakle  $\bar{\phi}a = \bar{\phi}b$ . Prema tome, za svako  $a, b \in K$  važi

$$(22) \quad aC = bC \Leftrightarrow \bar{\phi}a = \bar{\phi}b.$$

Ako je, uz prethodnu simboliku,  $\det M = aC$  determinanta matrice  $M$  nad telom  $K$  (u smislu DIEUDONNE [1]), tada na osnovu (22) zaključujemo da je sa  $(*)$   $\bar{\psi}(M) = \bar{\phi}(a)$  ( $M \in K_n$ ,  $\det M = aC$ ) dobro definisano jedno presli-

kavanje  $\tilde{\psi}: K_n \rightarrow Q$  prstena  $K_n$  u skup  $Q$  racionalnih brojeva. Dokažemo da je restrikcija  $\psi$  od  $\tilde{\psi}$  na skupu  $A_n$ , tj. preslikavanje  $\psi$  skupa  $A_n$  dato sa

$$(23) \quad \psi(M) = \phi(a) \quad (M \in A_n, \det M = aC)$$

jedna  $\Gamma$ -euklidska valuacija prstena  $A_n$ , sa kodomenom  $N_0$ . Dokažimo prvo da  $\psi M$  pripada skupu  $N_0$  za svaku matricu  $M$  iz  $A_n$ . Neka su  $a_s$  ( $1 \leq s \leq r$ ) elementarni delitelji matrice  $M$  i stavimo  $\tilde{M} = \text{diag}[a_1, a_2, \dots]$ . Na osnovu Teoreme 1-2 matrica  $\tilde{M}$  se može dobiti iz matrice  $M$  primenom elementarnih transformacija "tipa" (b)-(d). Kako su  $M$  i  $\tilde{M}$  matrice I nad telom  $K$ , biće  $\det(M) = e^k \cdot \det(\tilde{M})$ , pri čemu je  $e = -1C$  koset podgrupe  $C$  koji sadrži  $-1$ , a  $k$  izvestan prirodan broj. Za  $r < n$  je  $\det(\tilde{M}) = 0$ , a time i  $\det M = 0$ . Ako je  $r = n$  i  $a = a_1 \cdot \dots \cdot a_n$ , tada je  $a \in A$  i  $\det M = aC$ . Otuda je

$$(24) \quad \psi(M) = \tilde{\phi}(e^k a) = \tilde{\phi}(e^k) \tilde{\phi}(a) = \phi(a),$$

jer valuacija  $\tilde{\phi}$  zadovoljava uslov norme, i, naravno,  $\tilde{\phi}(e) = 1$ . No, kako je  $a \in A$ , zajedno sa  $\tilde{\phi} a$  biće i  $\psi M$  nenegativan ceo broj. Dalje, za proizvoljne matrice  $P, Q \in A_n$  stavimo  $\det P = aC$  i  $\det Q = bC$ . U tom slučaju je  $\det(PQ) = \det P \cdot \det Q = aC \cdot bC = abC$ , i dakle

$$(25) \quad \psi(PQ) = \tilde{\phi}(ab) = (\tilde{\phi} a)(\tilde{\phi} b) = \psi(P)\psi(Q),$$

pa i valuacija  $\psi$  zadovoljava uslov norme. Posebno, ako je  $PQ = E$ , biće  $(\psi P)(\psi Q) = 1$ , što sa  $\psi P, \psi Q \in N_0$  daje  $\psi P = \psi Q = 1$ . Drugim rečima, za svaku inverzibilnu matricu  $P \in A_n$  važi  $\psi P = 1$ .

Neka su  $b_s$  ( $1 \leq s \leq k$ ) elementarni delitelji matrice  $B \in A_n$ . Matrica  $B$  je regularna akko je  $k = n$  i  $b_s \in R(A)$  za svako  $s \leq n$ . S druge strane, svaki regularan element prstena  $A$  ima inverz u telu  $K$ . Otuda regularna matrica  $\tilde{B} = \text{diag}[b_1, \dots, b_n]$  iz  $A_n$  ima inverz  $\tilde{D} = \text{diag}[1/b_1, \dots, 1/b_n]$  u prstenu  $K_n$ . Ako su  $S$  i  $T$  inverzibilne matrice iz  $A_n$  za koje je  $SBT = \tilde{B}$ , tada za matricu  $D = T\tilde{D}S$  važi  $BD = DB = E$ . Prema tome, matrica  $B \in A_n$  je regularna u prstenu  $M_n(A)$  akko je inverzibilna u prstenu  $M_n(K)$ .

Dokažimo sada da za svaku matricu  $M \in A_n$  i svaku regularnu matricu  $B \in R(A_n)$  postoje matrice  $Q \in A_n$  i  $R \in R_0(A_n)$  za koje je  $M = BQ + R$ ,  $\psi R < \psi B$ . Zaista, kako je prsten  $A$  hermitski zdesna, postoje inverzibilne matrice

$U$  i  $V$  iz  $A_n$  za koje su matrice  $MU$  i  $BV$  donje trougaone. Iz regularnosti matrice  $BV$  u prstenu  $A_n$  sledi njena inverzibilnost u prstenu  $K_n$ . Uz to je i matrica  $(BV)^{-1} = V^{-1}B^{-1}$  donje trougaona u prstenu  $K_n$ . Kako je proizvod donje trougaonih matrica takodje donje trougaona matrica, biće i matrica (\*)  $F = V^{-1}B^{-1} \cdot MU$  donje trougaona, to jest

$$(26) \quad F = \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & & 0 \\ \vdots & & & \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

za neke  $a_{ij}$ -ove iz  $K$ . Ako je  $F \in A_n$ , tada iz (\*) za  $Q = VFU^{-1} \in A_n$  sledi  $M = BQ$ , i stvar je gotova. Zato pretpostavimo da  $F$  nije u  $A_n$ , to jest da bar jedan od  $a_{ij}$ -ova ne pripada prstenu  $A$ . Stavimo (\*\*)  $a_{ij} = u_{ij}/b_{ij}$  sa  $u_{ij}, b_{ij} \in A$ . Kako je valuacija  $\phi$  euklidska i sleva i zdesna, postoje  $c_{ij}$ -ovi i  $r_{ij}$ -ovi iz  $A$  takvi da je:  $u_{ij} = c_{ij}b_{ij} + r_{ij}$ ,  $\phi r_{ij} < \phi b_{ij}$ , pa iz (\*\*) sledi

$$(27) \quad u_{ij} = c_{ij} + v_{ij}, \quad v_{ij} = r_{ij}/b_{ij},$$

pri čemu je  $\tilde{\phi} v_{ij} = (\phi r_{ij})/(\phi b_{ij}) < 1$ . Neka je  $m$  najmanji i  $k$  najveći indeks za koje je  $v_{mk} \neq 0$ . Jasno je da mora biti  $m > k$ . Neka je  $G = [g_{ij}]$  matrica iz  $A_n$  koja je za  $m=k$  data sa

$$(28) \quad g_{ij} = \begin{cases} c_{ii}^{-1} & \text{za } i=j, v_{ii}=0, \\ c_{ij} & \text{u svim preostalim slučajevima,} \end{cases}$$

a za  $m > k$  sa:  $g_{kk} = c_{kk}$ ,  $g_{km} = 1$ , i sa (28) u svim preostalim slučajevima. Dokažimo da tada za matricu  $H = F - G$  važi  $\tilde{\psi}(H) < 1$ . Označimo sa  $\tilde{H}$  matricu koja se u slučaju  $m=k$  podudara sa matricom  $H$ , a u slučaju  $m > k$  nastaje iz matrice  $H$  dodajući njenoj  $k$ -toj vrsti njenu  $m$ -tu vrstu. Tada se neposredno proverava je matrica  $\tilde{H}$  donje trougaona (jer za  $m > k$  važi  $[H]_{kk} = 0$ ,  $[H]_{km} = -1$ ,  $[H]_{mm} = 1$ ). Uz to, ako je  $[h_1, \dots, h_n]$  njena dijagonala, tada je  $h_k = v_{mk}$ , dok za  $i \neq k$  važi  $h_i \in \{1, v_{ii}\}$ . To posebno znači da je  $\phi(h_k) < 1$ ,  $\phi(h_i) \leq 1$  ( $i \neq k$ ). Stavimo  $h = h_1 \cdot \dots \cdot h_n$ . Kako  $\tilde{\phi}$  zadovoljava uslov norme, na osnovu prethodnog imamo:  $\tilde{\phi}(h) = (\tilde{\phi}h_1) \cdot \dots \cdot (\tilde{\phi}h_n) < 1$ . No, s druge strane jasno je da važi  $\det(H) = \det(\tilde{H}) = hC$ , pa na osnovu (24) dobijamo  $\tilde{\psi}(H) = \tilde{\phi}(h) < 1$ .

Množeći jednakost (\*) sleva matricom  $BV$ , a zdesna matricom  $U^{-1}$ , i zamenjujući  $F$  sa  $G+H$ , dobijamo  $M=BQ+R$ , gde je  $Q=VGU^{-1}$ ,  $R=BVHU^{-1}$ . Kako su  $V, G, U^{-1}$  matrice iz prstena  $A_n$ , biće to slučaj I sa matricom  $Q$ . Sada su  $M, B, Q$  matrice iz  $A_n$ , pa je to slučaj I sa matricom  $R=M-BQ$ . Uz to je  $\bar{\psi}V = \bar{\psi}U = 1$ , pa na osnovu prethodnog zaključka imamo da je

$$(29) \quad \psi(R) = \psi(BVHU^{-1}) = (\psi B)(\psi V)(\psi H)(\psi U)^{-1} < \psi(B)$$

(jer i  $\psi$  zadovoljava uslov norme). Otuda je i  $\psi R < \psi B$ . Najzad, kako je matrica  $H$  regularna, biće takva i matrica  $R$  (kao "proizvod" regularnih matrica), pa je  $M=BQ+R$ ,  $\psi R < \psi B$ , sa  $Q \in A_n$  i  $R \in R_0(A_n)$ . Otuda i samo tvrdjenje u slučaju kada  $\phi$  zadovoljava uslov (N). Drugi deo tvrdjenja se svodi na prethodni slučaj, jer svaki domen koji ima euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov (M), ima i bar jednu euklidsku valuaciju koja zadovoljava uslov norme.  $\square$

#### TEOREMA 1-9

|| Ako domen  $A$  ima bar jednu euklidsku valuaciju  $\phi$  koja zadovoljava uslova (M)  $\phi(a+b) \leq \max(\phi a, \phi b)$ , tada je prsten  $M_2(A)$  euklidski.

DOKAZ. Svaki takav domen je oblika  $K[X, f, \delta]$ , pri čemu je  $K$  izvesno telo, a  $f$  i  $\delta$  redom automorfizam i desno  $f$ -diferenciranje tela  $K$  (jer je valuacija  $\phi$  euklidska i sleva i zdesna). Neka je  $\partial$  odgovarajuća stepena valuacija. Tada, preme V, Primer 1-1, za slične elemente  $a, b$  u prstenu  $A$  važi  $\partial a = \partial b$ . Na osnovu toga možemo govoriti o valuaciji  $\psi: M_0(A) \rightarrow W$  o kojoj je reč u Teoremi 1-3 (za  $\phi = \partial$  i  $n=2$ ) i u slučaju kada prsten  $A$  nije komutativan. Neka je zato simbolika iz Teoreme 1-3 za  $\phi = \partial$  i  $n=2$ . Dokazaćemo da je  $\psi$  euklidska valuacija prstena  $M_2(A)$ .

Ako je  $B$  regularna matrica iz  $A_2$ , tada prema Teoremi 1-8 za svaku matricu  $M \in A_2$  postoje matrice  $Q \in A_2$  i  $R \in R_0(A_2)$  za koje je  $M=BQ+R$  sa  $\psi R < \psi B$ . Pretpostavimo zato da matrica  $B$  nije regularna. U tom slučaju matrica  $B \neq 0$  ima tačno jedan elementarni delitelj, na primer  $b$ . Slično kao pri dokazu Teoreme 1-3 zaključujemo da je dovoljno dokazati da za svaku donje trougaonu matricu  $M = \begin{bmatrix} a & 0 \\ u & c \end{bmatrix}$  i svaku matricu  $B = \begin{bmatrix} b & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$

( $b \neq 0$ ) postoje matrice  $Q, R \in A_2$  za koje je  $M=BQ+R$ ,  $\psi R < \psi B$ . U tu svrhu



stavimo  $Q = \begin{bmatrix} p & q \\ r & s \end{bmatrix}$ , i dakle  $R = \begin{bmatrix} a-bp & -bq \\ u & c \end{bmatrix}$ . Slučaj  $b=c=0$  se lako

apsolvira. Ako je  $c \neq 0$  izaberimo  $p$  tako da bude  $a-bp \neq 0$  (što je moguće zbog  $b \neq 0$ ). Tada je za  $q=0$  matrica  $R$  regularna, pa ima dva elementarna delitelja. Kako matrica  $B$  ima jedan elementarni delitelj, biće  $\psi R < \psi B$ . Najzad, ako je  $c=0$  i  $u \neq 0$ , tada je za  $q=1$  matrica  $R$  regularna, pa je opet  $\psi R < \psi B$ . Otuda i tvrdjenje.  $\square$

#### TEOREMA 1-10

|| Ako domen  $A$  nije telo, tada za  $n > 1$  prsten  $A_n = M_n(A)$  nema nijednu konačnu euklidsku valuaciju.

DOKAZ. Dovoljno je dokazati da tvrdjenje važi za  $n=1$ . Ako prsten  $M_2(A)$  ima bar jednu euklidsku valuaciju, neka je  $\psi$  minimalna medju njima, sa  $\psi(A_2) = \omega$ . Dokazaćemo da valuacija  $\psi$  nije konačna.

Neka je  $a \neq 0$  bilo koji element domena  $A$  koji nije inverzibilan i stavimo  $M = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & a \end{bmatrix}$  i  $F = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$ . Kako matrica  $M$  nije inverzibilna u

prstenu  $A_2$ , prema I, Lema 1-1 niz  $(\psi M^n)$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) strogo raste. To posebno znači da za svako  $k \in \mathbb{W}$ ,  $k < \omega$ , postoji regularna matrica  $G = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & c \end{bmatrix}$  za

koju je  $\psi G > k$  (na primer,  $G = M^n$  za dovoljno veliko  $n$ ). Pretpostavimo da da je  $\psi F = m < \omega$ . Ako je  $B \neq 0$  singularna matrica iz  $M_2(A)$ , tada za neke inverzibilne matrice  $U, V$  važi  $UBV = \begin{bmatrix} b & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} = F \cdot bE$  sa  $b \in R(A)$ . Kako je

valuacija  $\psi$  prirodna i matrica  $bE$  regularna, iz  $B = U^{-1}F(bE)V^{-1}$  sledi  $\psi B > \psi F$ . Kako to važi za svaku singularnu matricu  $B \neq 0$ , zaključujemo da euklidski razred stepena  $< m$  prstena  $A_2$  ne sadrži nijednu singularnu matricu. To znači da postoje matrice  $Q \in A_2$  i  $R$  iz  $R_0(A_2)$  takve da važi  $G = FQ + R$ ,  $\psi R < \psi F$ , a time i  $R = \begin{bmatrix} 1-p & -q \\ 0 & c \end{bmatrix}$  za neko  $p, q \in A$ . Kako je  $c \neq 0$

biće  $R \neq 0$ , pa je matrica  $R$  regularna. Otuda je i  $1-p \neq 0$ . Označimo sa  $S$  matricu koja nastaje iz  $G$  zamenjujući  $c$  sa  $1$ . Tada je  $R = GS$ , i dakle  $\psi R > \psi G$ , a time i  $m > k$ . Kako tu  $k$  može biti proizvoljan prirodan broj, mora biti  $\psi F = m > \omega$ , pa valuacija  $\psi$  nije konačna. Jasno je da to onda ne može biti ni neka druga euklidska valuacija prstena  $A_2$ . Napomenimo još da slično tvrdjenje ne važi i za  $\Gamma$ -euklidske valuacije prstena  $A_2$ .

## LITERATURA

AMITSUR, A. S.

- [1] On unique factorization in rings. *Riveon Lematema*. 2 (1948) 28-29
- [2] Remarks on principal ideal rings. *Osaka Math. J.* 15 (1963) 59-69

BOUREAKI N.

- [1] "Algebre I, chap. 1-3", Hermann, Paris, 1970.
- [2] "Algebre". Ch 4-5 Ch 6-7 Hermann Paris 1973

BUCUR, I., DELEANU, A.

- [1] Introduction to the Theory of Categories and Functors. New York/London/Sydney, 1968.

COHN, P. M.

- [1] On a generalization of the Euclidean algorithm. *Proc. Camb. Phil. Soc.* 57 (1961) 18-30
- [2] Rings with a weak algorithm. *Trans. Amer. Math. Soc.* 109 (1963).
- [3] Rings with a transfinite weak algorithm. *Bull. London Math. Soc.* 1 (1969) 55-59.
- [4] Some remarks on the invariant basis property. *Topology* 5 (1966), 215-228.
- [5] A remark on matrix rings over free ideal rings. *Proc. Camb. Phil. Soc.* 62 (1966) 1-4.
- [6] Noncomutative unique factorization domains. *Trans. Amer. Mathem. Soc.* 109 (1963) 313-332.
- [7] Rings of fractions. *Amer. Math. Monthly* 78 (1971) 596-615.
- [8] "Universal Algebra", New York, 1965.
- [9] "Free Rings and Their Relations", New York, Academic Press, 1971.
- [10] "Algebra I, II", London, 1977.
- [11] "Skew Field Constructions", Cambridge University Press LNS, 1977.
- [12] Equations dans les corps gauches. *Bull. Soc. Math. Belg.* 201-223.

CURTIS, C. W.

- [1] A note on non-commutative polynomial rings. *Proc. Amer. Math. Soc.* 3 (1952) 965-969.

DIEUDONNE J.

- [1] Les determinants sur un corps non commutatif. *Bull. Soc. Mathem. France* 71 (1943) 27-45.
- [2] "La geometrie des groupes classiques", Springer-Verlag 1971.

ELIZAROV, V. P.

- [1] Rings of fractions. *Algebra i Logika*, 8, No.4 (1969) 381-424.

GABRIEL, P.

- [1] Des catégories abeliennes. *Bull. Soc. Math. Fr.* 90 (1962) 323-448.

GOLDIE, A. W.

- [1] The structure of prime rings under ascending chain conditions. *Proc. London Math. Soc.* (3), 8 (1958) 589-608.
- [2] Semi-prime rings with maximum condition. *Proc. London Math. Soc.* (3) 10 (1960) 201-220.
- [3] Non-commutative Principal Ideal Rings. *Archiv. Mathem.* 13 (1962) 213-221.
- [4] Localization in non-commutative Noetherian rings. *J. Alg.* 5 (1969)

JACOBSON, N.

- [1] A note on non-commutative polynomials. *Ann. Math.* 35 (1934) 209-210
- [2] Some remarks on one-sided inverses. *Proc. Amer. Math. Soc.* (1950) 1, 352-355.
- [3] "Theory of Rings", Providence, 1943.
- [4] "Structure of Rings", Providence, 1964.

JATEGAONKAR, A. V.

- [1] A counter-example in homological algebra and ring theory. *J. Alg.* 12 (1969) 418-440.
- [2] Left principal ideal domains. *J. Algebra*, 8 (1968) 148-155.

KALAJDŽIĆ, G.

- [1] A representation of a class of euclidean rings. *Mat. Balkanika*, 4 (1974) 313-316.
- [2] On Euclidean classes and kernel of module. (*U pripremi za štampu*).

- [3] Matrices sur anneaux euclidiens. *Matematica Balkanika*, 10, 1981.
- [4] On Euclidean valuations with some particular properties. (*Ibid*).

KAPLANSKY, I.

- [1] Elementary divisors and modules. *Trans. Am. Math. Soc.* 66 (1949), 464-491.
- [2] "Commutative rings", Boston, 1970.
- [3] "Rings of operators", New York, 1968.
- [4] "Linear Algebra and Geometry", New York, 1974.

KUREPA, DJ.

- [1] On triangular matrices. *Glas. Mat. Fiz.* II, 20 (1965), 1-22.
- [2] Une généralisation des matrices. *C. R. Acad. Sci. Paris* 239 (1954) 19-20.
- [3] On a definition and notation of matrices. On a kind of switch matrices. *Vesnik Društva Mat. Fiz. N.R.Srbije* 4 (1952), 1-7.
- [4] "Viša algebra I, I", Beograd, 1979.
- [5] "Teorija skupova", Zagreb 1951.

LAFON, J-P.

- [1] L'algebre commutative, Hermann, Paris, 1974.

MOTZKIN, T. S.

- [1] The euclidean algorithm. *Bull. Amer. Math. Soc.* 55 (1949) 1142-46.

MALCEV, A. I.

- [1] On the immersion of an algebraic ring into a field. *Math. Ann.* 113 686-691 (1936).

NAKAYAMA, T.

- [1] A note on the elementary divisor theory in noncommutative domains. *Bull. Amer. Math. Soc.* 44 (1938), 719-723.

ORE, O.

- [1] Theory of non-commutative polynomials. *Ann. Math.* 34 (1933) 480-508.
- [2] Linear equations in non-commutative fields. *Ann. Math.* 32 (1931) 463-477.

SAMUEL, P.

- [1] About euclidean rings. *J. of Algebra* 19 (1971), 282-301.

- [2] Unique factorization. *Amer. Math. Monthly*, 75 (1968), 945-952.
- [3] Théorie algébrique des nombres. Hermann, Paris, 1967.
- [4] Commutative Algebra I, II (sa O. ZARISKI), Princeton, 1958.

SANOV, I. N.

- [1] Euclidean algorithm and one-sided prime factorization for matrix rings. *Sibirsk. Mat. Ž.* 8 (1967), 846-852.

SMITS, T. H. M.

- [1] Nilpotent  $S$ -derivations. *Indag. Math.* 30 (1968), 72-86.
- [2] Skew polynomial rings. *Indag. Math.* 30 (1968), 209-224

TEICHMULLER, O.

- [1] Der Elementarteilersatz für nichtkommutative Ringe. S-B. Preuss. Akad. Wiss. (1937), 169-177.

