

UNIVERZITET U NOVOM SADU
PRIRODNO-MATEMATIČKI FAKULTET
INSTITUT ZA MATEMATIKU

E K S T E N Z I J E P R S T E N A
(SEMINARSKI RAD)

MIROSLAV ĆIRIĆ

NOVI SAD , 1989 .

Prsten R je (idealska) ekstenzija prstena A pomoću prstena B ako R sadrži ideal I izomorfan sa A i faktor prsten R/I je izomorfan sa B . Tom prilikom mi obično identifikujemo prstene A i I , odnosno prstene R/I i B . Dve ekstenzije R i R' prstena A pomoću prstena B su ekvivalentne ako postoji izomorfizam φ od R na R' koji fiksira elemente iz A (tj. $\varphi(a) = a$ za sve $a \in A$) i za kanoničke homomorfizme $\psi: R \rightarrow B$ i $\psi': R' \rightarrow B$ sledeći dijagram komutira:

$$\begin{array}{ccc} R & \xrightarrow{\varphi} & R' \\ & \searrow \psi & \swarrow \psi' \\ & B & \end{array} .$$

U ovom radu izložićemo rešenje osnovnog problema o ekstenziji prstena koji možemo formulisati na sledeći način: ako su dati prsteni A i B , konstruisati sve prstene R koji imaju A kao svoj ideal i R/A je prsten izomorfan sa B . Rešenje tog problema dao je C.J.Everett [6], i o njemu se govori u poglavlju 1. ovog rada. Teoremu 1.1. nazivamo Osnovnom teoremom Everett-a o ekstenziji prstena ili, kraće, samo Everettovom teoremom. Prsten konstruisan na način dat u formulaciji Everettove teoreme nazivamo Everettovom sumom prstena A i B . Vidi se da u konstrukciji Everettove sume figuriše tri preslikavanja i to dva preslikavanja u oznaci $[,]$ i \langle , \rangle od $B \times B$ u A i preslikavanje θ od B u translacioni omotač $\Omega(A)$ prstena A . U poglavlju 2. ovog rada razmatraju se neki specijalni slučajevi Everettove sume prstena. Tako, za preslikavanja $[,]$ i \langle , \rangle izabrana tako da budu nula funkcije ($[a,b] = \langle a,b \rangle = 0$ za sve $a,b \in B$) dobijamo poznatu razdvojenu (split) ekstenziju prstena. Dobro poznati primer takve ekstenzije je Dorroh ekstenzija prstena pomoću prstena celih brojeva. Takođe, u poglavlju 2. uvodimo pojam jake Everettove sume prstena kao Everettove sume kod koje preslikavanje θ jeste multihomomorfizam ($\theta^a = 0$ za svaki $a \in B$) a zatim uvodimo i pojam jake ekstenzije prstena, pomoću koje opisujemo neke klase prstena. Rezultati dati u poglavljima 2. i 3. su ori-

ginalni i biće objavljeni u radu M.Cirića i S.Bogdanovića [4]. U poglavlju 3. se vrši generalizacija pojma distributivnosti u polugrupama i prstenima (M.Petrich [17]) i daju rezultati koji su generalizacije rezultata M.Petricha,[17] , i koji , takodje predstavljaju opise pomoću jakih ekstenzija prstena . U poglavlju 4. uvodimo pojam retraktivne ekstenzije prstena , prenoseći odgovarajući pojam iz Teorije polugrupa . Dokazuje se veoma interesantan rezultat da prsten R jeste retraktivna ekstenzija prstena A ako i samo ako A jeste direktni sumand prstena R . U ostalom delu poglavlja 4. dati rezultat primenjujemo za opisivanje nekih klasa prstena u obliku direktne sume nekih drugih prstena .

Nešto više o translacionim omotačima prstena i ekstenzijama prstena može se naći ekspositornom članku : M.Petrich, The translational hull in semigroups and rings , Semigroup Forum , Vol. 1 (1970), 283-360 , u knjizi [15] ili u radovima [10,12,13] . O originalnoj verziji Everettove teoreme , nešto više se može naći u radu [6] ili knjizi[19] .

Prsten A je direktni sumand prstena R ako postoji prsten B tako da je R izomorfna direktnoj sumi prstena A i B (drugim rečima , A je direktni sumand prstena R ako A jeste ideal od R i R je izomorfna sa direktnom sumom prstena A i R/A). Skup

$$U(R) = \{a \in R \mid ax = xa = 0 \text{ za sve } x \in R\}$$

nazivamo anihilatorom prstena R . Prsten R je Booleov ako svi njegovi elementi jesu idempotenti . Prsten je potpuno regularan ako njegova multiplikativna polugrupa jeste potpuno regularna. Ako S jeste polugrupa (prsten) tada sa $\text{Reg}(S)$ ($\text{Gr}(S)$, $E(S)$) obeležavamo skup svih regularnih (potpuno regularnih , idempotentata) elemenata iz S . Ako S jeste polugrupa , tada sa G_e obeležavamo maksimalnu podgrupu od S koja sadrži e kao svoju jedinicu .

Za nedefinisane pojmove i notacije upućujemo na [2] ,[16],[9] ili [11] .

1. OSNOVNA TEOREMA EVERETTA

DEFINICIJA 1.1. Neka R jestе prsten i neka x, y označavaju proizvoljne elemente iz R . Preslikavanje λ na R pisano sleva je leva translacija na R ako λ jestе endomorfizam aditivne grupe prstena R i

$$\lambda(xy) = (\lambda x)y .$$

Preslikavanje ρ na R , pisano zdesna, jestе desna translacija na R ako ρ jestе endomorfizam aditivne grupe prstena R i

$$(xy)\rho = x(y\rho) .$$

Leva translacija λ i desna translacija ρ na R su vezane ako je

$$x(\lambda y) = (x\rho)y .$$

U tom slučaju par (λ, ρ) je bitranslacija na R .

Leva translacija λ i desna translacija ρ na R su permutabilne ako

$$(\lambda x)\rho = \lambda(x\rho) .$$

Skup T bitranslacija na R je permutabilan ako za sve (λ, ρ) i (λ', ρ') iz T su λ i ρ' permutabilne.

Skup $\Lambda(R)$ svih levih translacija na R jestе prsten u odnosu na uobičajene operacije sabiranja endomorfizama Abelove grupe i kompoziciju preslikavanja:

$$(\lambda + \lambda')x = (\lambda x) + (\lambda' x) ,$$

$$(\lambda\lambda')x = \lambda(\lambda' x) ,$$

za sve $x \in R$. Slično, skup $P(R)$ svih desnih translacija na R jestе prsten u odnosu na operaciju sabiranja endomorfizama Abelove grupe definisanu na isti način i operaciju kompozicije:

$$x(\rho\rho') = (x\rho)\rho' ,$$

za sve $x \in R$.

Podprsten $\Omega(R)$ direktnе sume $\Lambda(R) \oplus P(R)$ koja se sastoji od svih bitranslacija na R je translacioni omotač od R .

DEFINICIJA 1.2. Neka a jestе element prstena R .

Preslikavanje λ_a na R definisano sa:

$$\lambda_a x = ax \quad (x \in R)$$

je unutrašnja leva translacija na R indukovana sa a . Preslikavanje ρ_a na R definisano sa:

$$x\rho_a = xa \quad (x \in R)$$

je unutrašnja desna translacija na R indukovana sa a . Par $(\lambda_a, \rho_a) = \pi_a$ je unutrašnja bitranslacija na R indukovana sa a . Skup $\Pi(R)$ svih unutrašnjih bitranslacija na R je unutrašnji deo od $\Omega(R)$. Analogno definišemo unutrašnje delove $\Gamma(R)$ i $\Delta(R)$ redom od $\Lambda(R)$ i $P(R)$.

Lako se proverava da $\Gamma(R)$ jeste levi ideal od $\Lambda(R)$, $\Delta(R)$ jeste desni ideal od $P(R)$ i $\Pi(R)$ jeste ideal od $\Omega(R)$.

Ako $\omega = (\lambda, \rho)$ jeste bitranslacija na R , onda ćemo ω posmatrati i kao preslikavanje od R u R koje, pisano sleva je jednako sa λ a pisano zdesna je jednako sa ρ . Drugim rečima

$$\omega x = \lambda x \quad , \quad x\omega = x\rho \quad ,$$

za sve $x \in R$.

TEOREMA 1.1. (Everett [6]). Neka A i B jesu disjunktni prsteni. Neka $\theta: B \rightarrow \Omega(A)$ jeste preslikavanje koje slika B u skup permutabilnih bitranslacija, u oznaci

$$\theta: a \mapsto \theta^a \quad (a \in B) \quad ,$$

i neka $[,]: B \times B \rightarrow A$ i $\langle , \rangle: B \times B \rightarrow A$ jesu preslikavanja takva da za sve $a, b, c \in B$ važe sledeći uslovi:

$$(1) \quad \theta^a + \theta^b = \theta^{a+b} + \pi_{[a,b]} \quad ;$$

$$(2) \quad \theta^a \theta^b = \theta^{ab} + \pi_{\langle a,b \rangle} \quad ;$$

$$(3) \quad \langle ab, c \rangle + \langle a, b \rangle \theta^c = \langle a, bc \rangle + \theta^a \langle b, c \rangle \quad ;$$

$$(4) \quad [0, 0] = 0 \quad ;$$

$$(5) \quad [a, b] = [b, a] \quad ;$$

$$(6) \quad [a, b] + [a+b, c] = [a, b+c] + [b, c] \quad ;$$

$$(7) \quad [a, b] \theta^c + \langle a+b, c \rangle = [ac, bc] + \langle a, c \rangle + \langle b, c \rangle \quad ;$$

$$(8) \quad \theta^a [b, c] + \langle a, b+c \rangle = [ab, ac] + \langle a, b \rangle + \langle a, c \rangle \quad .$$

Definišimo aditivnu i multiplikativnu operaciju na $R = A \times B$ sa

$$(9) \quad (\alpha, a) + (\beta, b) = (\alpha + \beta + [a, b], a+b)$$

$$(10) \quad (\alpha, a) \cdot (\beta, b) = (\alpha\beta + \langle a, b \rangle + \theta^a\beta + \alpha\theta^b, ab) \quad .$$

Tada R sa tako definisanim operacijama jeste prsten izomorfan nekoj ekstenziji od A pomoću B .

Obrnuto, svaka ekstenzija od A pomoću B je izomorfna nekom ovako konstruisanom prstenu.

Dokaz. Asocijativnost sabiranja lako sledi iz uslova (6). Takodje, iz (4) i iz (6), za $b = c = 0$, dobijamo da je $[a, 0] = 0$ i iz (5) dobijamo da je $[0, a] = 0$ za sve $a \in B$, odakle se lako pokazuje da $(0, 0)$ jeste neutralni element za sabiranje u R . Lako se pokazuje da inverzni element za sabiranje elementa (α, a) iz R jeste $(-\alpha - [a, -a], -a)$. Komutativnost sabiranja sledi iz (5).

Neka $(\alpha, a), (\beta, b), (\gamma, c) \in R$. Kako su translacije λ^b i ρ^b vezane, to je $(\alpha \theta^b)\gamma = (\alpha \rho^b)\gamma = \alpha(\lambda^b\gamma) = \alpha(\theta^b\gamma)$. Kako su leva translacija λ^a i desna translacija ρ^c permutabilne, to je $(\theta^a\beta)\theta^c = (\lambda^a\beta)\rho^c = \lambda^a(\beta\rho^c) = \theta^a(\beta\theta^c)$. Takodje je $(\)^c = (\)^c$ i $a(\) = (\ a)$. Sa druge strane, iz (2) imamo da je

$$\langle a, b \rangle \gamma + \theta^{ab} \gamma = \theta^a \theta^b \gamma, \quad \alpha \theta^b \theta^c = \alpha \theta^{bc} + \alpha \langle b, c \rangle .$$

Koristeći (3) dobijamo da je

$$\begin{aligned} & \{(\alpha, a)(\beta, b)\}(\gamma, c) = (\alpha\beta + \langle a, b \rangle + \theta^a\beta + \alpha\theta^b, ab)(\gamma, c) = \\ & = ((\alpha\beta + \langle a, b \rangle + \theta^a\beta + \alpha\theta^b)\gamma + \langle ab, c \rangle + \theta^{ab}\gamma + (\alpha\beta + \langle a, b \rangle + \theta^a\beta + \alpha\theta^b)\theta^c, (ab)c) = (\alpha\beta\gamma + \langle a, b \rangle \gamma + (\theta^a\beta)\gamma + (\alpha\theta^b)\gamma + \theta^{ab}\gamma + (\alpha\beta)\theta^c + \langle a, b \rangle \theta^c + \alpha\theta^b\theta^c + (\theta^a\beta)\theta^c + \langle ab, c \rangle, abc) = (\alpha\beta\gamma + \theta^a\theta^b\gamma + \theta^a(\beta\gamma) + \alpha(\theta^b\gamma) + \alpha(\beta\theta^c) + \alpha\theta^{bc} + \alpha\langle b, c \rangle + \theta^a(\beta\theta^c) + \langle a, bc \rangle + \theta^a\langle b, c \rangle, abc) = (\alpha(\beta\gamma + \theta^b\gamma + \beta\theta^c + \langle b, c \rangle) + \langle a, bc \rangle + \alpha\theta^{bc} + \theta^a(\beta\gamma + \langle b, c \rangle + \theta^b\gamma + \beta\theta^c), abc) = (\alpha, a)(\beta\gamma + \langle b, c \rangle + \theta^b\gamma + \beta\theta^c, bc) = (\alpha, a)\{(\beta, b)(\gamma, c)\} . \end{aligned}$$

Prema tome, multiplikacija na R je asocijativna. Na kraju, koristeći osobine (1), (7) i (8), bez teškoća možemo pokazati da važe distributivni zakoni. Dakle, R jeste prsten.

Uočimo podskup $I = \{(\alpha, 0) \mid \alpha \in A\} \subseteq R$. Ako u (1) stavimo da je $a = b = 0$, tada iz (4) dobijamo da je $\theta^0 = \pi_0$ i iz (7), za $a = b = c = 0$, dobijamo da je $\langle 0, 0 \rangle = 0$. Sada se lako proverava da I jeste podprsten od R . Neka $(\alpha, 0) \in I$ i $(\beta, b) \in R$. Tada je

$$\begin{aligned} & (\alpha, 0)(\beta, b) = (\alpha\beta + \langle 0, b \rangle + \theta^0\beta + \alpha\theta^b, 0) \in I \quad i \\ & (\beta, b)(\alpha, 0) = (\beta\alpha + \langle b, 0 \rangle + \theta^b\alpha + \beta\theta^0, 0) \in I , \end{aligned}$$

pa I jeste ideal prstena R . Na kraju, pokazaćemo da je faktor prsten R/I izomorfian sa B . Neka su $(\alpha, a), (\beta, b)$ R elementi takvi da je $(\alpha, a) \equiv (\beta, b) \pmod{I}$ (pri čemu $\equiv \pmod{I}$ jeste kongruencija prstena R indukovana idealom I). Tada je $(\alpha, a) - (\beta, b) \in I$, odakle je $a - b = 0$, tj. $a = b$. Sa druge

strane , $(\alpha, a) \equiv (\beta, a) \pmod{I}$ za sve $\alpha, \beta \in A$ i sve $a \in B$.

Prema tome , za proizvoljni element $(\alpha, a) \in R$ je

$$(\alpha, a) + I = A \times \{a\} ,$$

pa je očigledno da preslikavanje

$$(\alpha, a) + I = A \times \{a\} \mapsto a$$

jeste izomorfizam iz R/I na B .

Obrnuto , neka R jeste ekstenzija prstena A pomoću prstena B , tj. neka A jeste ideal od R i neka $R/I = B$. Neka $\nu: R \rightarrow B$ jeste kanonički homomorfizam . Za proizvoljni element $a \in B$ (tj. a jeste klasa u R) neka a' jeste proizvoljni predstavnik te klase . Na taj način , izborom sistema $\{a' | a \in B\} \subseteq R$ mi smo definisali jedno jedan-jadan preslikavanje iz B u R ($a \mapsto a'$, $a \in B$) . Očigledno je da je $\nu(a') = a$ za sve $a \in B$. Sa druge strane , za proizvoljne $a, b \in B$ je $\nu(a'+b') = \nu(a') + \nu(b') = a + b = \nu((a+b)')$ i $\nu(a'b') = \nu(a')\nu(b') = ab = \nu((ab)'),$ tj.

$$(a+b)' \equiv a' + b' \pmod{A} ,$$

$$(ab)' \equiv a'b' \pmod{A} .$$

Prema tome , sa

$$[a, b] = a' + b' - (a + b)' ,$$

$$\langle a, b \rangle = a'b' - (ab)'$$

su definisana dva preslikavanja iz $B \times B$ u A . Definišimo preslikavanje $\theta: B \rightarrow \Omega(A)$ sa :

$$\theta: a \mapsto \theta^a = (\lambda^a, \rho^a) \quad (a \in B) ,$$

gde λ^a jeste leva translacija na A definisana sa :

$$\lambda^a \alpha = a' \cdot \alpha \quad (\alpha \in A) ,$$

i ρ^a jeste desna translacija na A definisana sa :

$$\alpha \rho^a = \alpha \cdot a' \quad (\alpha \in A) .$$

Kako , ne umanjujući opštost dokaza, možemo uzeti da je $0' = 0$, to lako dobijamo (4) . Bez teškoća se pokazuju uslovi (1)-(8) , pa možemo konstruisati prsten $R' = AxB$ na taj način što ćemo definisati operacije sabiranja i množenja sa (9) i (10) . Dokazimo da su prsteni R i R' izomorfni . Definišimo preslikavanje $\varphi: R' \rightarrow R$ sa:

$$\varphi((\alpha, a)) = \alpha + a' \quad (\alpha \in A, a \in B) .$$

Neka je $x \in R$ proizvoljni element i neka je $\nu(x) = a \in B$, tj. $a = x + A$. Tada je $x \equiv a' \pmod{A}$ pa $x - a' = \alpha \in A$. Prema

tome , $x = \alpha + a' = \varphi((\alpha, a))$. Neka je $\alpha + a' = \beta + b'$, $\alpha, \beta \in A$, $a, b \in B$. Tada je $\varphi(a') = \varphi(b')$ odnosno $a = b$, odakle je $\alpha = \beta$, tj. $(\alpha, a) = (\beta, b)$. Dakle , preslikavanje φ je bijektivno .

Neka $(\alpha, a), (\beta, b) \in R'$. Tada je

$$\begin{aligned}\varphi((\alpha, a) + (\beta, b)) &= \varphi((\alpha + \beta + [a, b], a + b)) = \\ &= \alpha + \beta + [a, b] + (a + b)' = \\ &= \alpha + \beta + a' + b' = \varphi((\alpha, a)) + \varphi((\beta, b)) , \\ \varphi((\alpha, a)(\beta, b)) &= \varphi((\alpha\beta + \langle a, b \rangle + \theta^a\beta + \alpha\theta^b, ab) = \\ &= \alpha\beta + \langle a, b \rangle + a'\cdot\beta + \alpha\cdot b' + (ab)' = \\ &= \alpha\beta + a'\beta + \alpha\cdot b' + a'b' = (\alpha + a')(\beta + b') \\ &= \varphi((\alpha, a))\varphi((\beta, b)) .\end{aligned}$$

Prema tome , φ jeste izomorfizam iz R' na R . \square

DEFINICIJA 1.3. Prsten konstruisan na način dat u formulaciji Teoreme Everetta nazivamo Everettovom sumom prstena A i B , pomoću trojke preslikavanja $(\theta; [,]; \langle , \rangle)$ i obeležavamo je sa $E(A, B; \theta; [,]; \langle , \rangle)$.

Predstavljanje prstena R u obliku Everettove sume nekih prstena nazivamo Everettovom reprezentacijom prstena R .

Kao što se iz napred navedenog vidi , konstrukcija Everettove reprezentacije prstena koji je ekstenzija drugog prstena dobijena metodama koje su kombinacije metoda korišćenih za konstrukciju Schreierove ekstenzije grupa (izbor predstavnika klase) i Yoshidine konstrukcije ekstenzije polugrupa [20] (korišćenje translacija) . Everettova reprezentacija , kao što se može videti , odredjena je izborom predstavnika klase , ali za bilo koji izbor predstavnika klase dobijamo ekvivalentne Everettove sume . Sledeća teorema nam precizno određuje pod kojim uslovima su dve Everettove sume ekvivalentne :

TEOREMA 1.2. Dve Everettove sume $E(A, B; \theta; [,]; \langle , \rangle)$ i $E(A, B; \theta'; [,]'; \langle , \rangle')$ prstena A i B su ekvivalentne ako i samo ako postoji preslikavanje $\xi : B \rightarrow A$ takvo da je $\xi(0) = 0$ i za sve $a, b \in B$ je :

$$(11) \quad \theta'^b = \theta^b + \pi_{\xi(b)} ;$$

$$(12) \quad [a, b]' = [a, b] + \xi(a) + \xi(b) - \xi(a + b) ;$$

$$(13) \quad \langle a, b \rangle' = \langle a, b \rangle + \theta^a \xi(b) + \xi(a) \theta^b + \xi(a) \xi(b) - \xi(a+b) . \square$$

2. JAKE EKSTENZIJE PRSTENA

Dobro poznata razdvojena (split) ekstenzija prstena može se dobiti iz Everettove sume prstena u kojoj su $[,]$ i \langle , \rangle nula funkcije . Na ovaj način se , naprimer , može dobiti poznata Dorroh ekstenzija nekog prstena pomoću prstena celih brojeva . U ovom poglavlju ćemo posmatrati jedan drugi specijalni slučaj Everettove sume - slučaj kada Θ jeste nulti homomorfizam .

DEFINICIJA 2.1. Everettova suma $E(A,B; \Theta; [,]; \langle , \rangle)$ prstena A i B jeste jaka Everettova suma prstena A i B ako Θ jeste nulti homomorfizam iz B u $\Omega(A)$, tj. ako je $\Theta^a = \pi_0$ za sve $a \in B$. U tom slučaju , jaku Everettovu sumu obeležavamo sa $E(A,B; [,]; \langle , \rangle)$.

Prsten R jeste jaka ekstenzija prstena A pomoću prstena B ako postoji neka jaka Everettova reprezentacija $E(A,B; [,]; \langle , \rangle)$ prstena R .

Neka $R = E(A,B; [,]; \langle , \rangle)$ jeste jaka Everettova suma prstena A i B . Tada se uslovi Teoreme Everetta sude na sledeće uslove :

$$(1') \quad \pi_{[a,b]} = \pi_0 ;$$

$$(2') \quad \pi_{\langle a,b \rangle} = \pi_0 ;$$

$$(3') \quad \langle a, bc \rangle = \langle ab, c \rangle ;$$

$$(4') \quad [a, b] = [b, a] ;$$

$$(5') \quad [0, 0] = 0 ;$$

$$(6') \quad [a, b] + [a+b, c] = [a, b+c] + [b, c] ;$$

$$(7') \quad \langle a+b, c \rangle = \langle ac, bc \rangle + \langle a, c \rangle + \langle b, c \rangle ;$$

$$(8') \quad \langle a, b+c \rangle = \langle ab, ac \rangle + \langle a, b \rangle + \langle a, c \rangle ;$$

(za sve $a, b, c \in B$) i multiplikacija je data sa :

$$(10') \quad (\alpha, a)(\beta, b) = (\alpha\beta + \langle a, b \rangle, ab) .$$

Ako su $(\alpha_i, a_i) \in R$, $i=1, 2, \dots, n$, $n \in \mathbb{Z}^+$, tada je

$$(10'') \quad \prod_{i=1}^n (\alpha_i, a_i) = \left(\prod_{i=1}^n \alpha_i + \left\langle \prod_{i=1}^n a_i, \prod_{j=k+1}^n a_j \right\rangle \prod_{i=1}^n a_i \right)$$

za svaki k , $1 \leq k \leq n-1$ (prema (2') i (3')) .

U narednim razmatranjima koristićemo sledeći rezultat:

PROPOZICIJA 3.1. (Putcha , [18]). Neka R jeste prsten u kome neki stepen svakog elementa leži u podgrupi . Tada su sledeći uslovi ekvivalentni :

- (i) (R, \cdot) je polumreža arhimedovskih polugrupa ;
- (ii) nilpotenti iz R obrazuju ideal polugrupe (R, \cdot) ;
- (iii) nilpotenti iz R obrazuju ideal prstena R . \square

Neka S jeste polugrupa i T jeste njena podpolugrupa. Preslikavanje $\Psi: S \rightarrow T$ jeste retrakcija ako Ψ jeste homomorfizam i $\Psi(t) = t$ za sve $t \in T$. U tom slučaju kažemo da T jeste retrakt od S . Ako T jeste ideal od S i postoji retrakcija od S na T , tada T jeste retraktivni ideal od S i S jeste retraktivna ekstenzija od T . Polugrupa S jeste nil-ekstenzija polugrupe T ako T jeste ideal od S i S/T jeste nil-polugrupa . Ako pri tome postoji retrakcija od S na T , tada S jeste retraktivna nil-ekstenzija od T .

TEOREMA 3.1. Neka R jeste prsten . Tada (R, \cdot) jeste retraktivna nil-ekstenzija unije grupa ako i samo ako R jeste jaka ekstenzija nil-prstena pomoću potpuno regularnog prstena.

Dokaz. Neka (R, \cdot) jeste retraktivna nil-ekstenzija unije grupa T . Tada (R, \cdot) jeste polumreža arhimedovskih polugrupa , pa prema Propoziciji 3.1. imamo da skup A svih nilpotentata iz R jeste ideal prstena R . Neka $B = R/A$. Neka Ψ jeste retrakcija od (R, \cdot) na T . Neka $a \in B$ jeste proizvoljni element . Tada je $a = x + A$ za neki $x \in R$. Takođe , $x^n \in T$ za neki $n \in \mathbb{Z}^+$, odakle imamo da je

$$\begin{aligned}(x - \Psi(x))^{n+1} &= (x - \Psi(x))^2(x - \Psi(x))^{n-1} \\&= (x^2 - x\Psi(x) - \Psi(x)x + \Psi(x)\Psi(x))(x - \Psi(x))^{n-1} \\&= (x^2 - \Psi(x)\Psi(x) - \Psi(x)\Psi(x) + \Psi(x)\Psi(x))(x - \Psi(x))^{n-1} \\&= (x^2 - \Psi(x)\Psi(x))(x - \Psi(x))^{n-1} \\&= (x^2 - x\Psi(x))(x - \Psi(x))^{n-1} \\&= x(x - \Psi(x))^n = \dots = x^n(x - \Psi(x)) = \\&= \Psi(x^n)(x - \Psi(x)) = (\Psi(x))^n(x - \Psi(x)) = \\&= (\Psi(x))^{n+1} - (\Psi(x))^{n+1} = 0.\end{aligned}$$

Prema tome $x - \Psi(x) \in A$, tj. $x \equiv \Psi(x) \pmod{A}$. Dakle $a = \Psi(x) + A$. Neka $\psi: R \rightarrow B$ jeste kanonički homomorfizam . Tada je $a = \psi(\Psi(x))$ i kako $\Psi(x)$ jeste potpuno regularni element

i ψ jeste homomorfizam, to i element a jeste potpuno regularan. Prema tome, B jeste potpuno regularan prsten. Očigledno je da A jeste nil-prsten. Prema Teoremi Everetta R je izomorfan nekoj Everettovoj sumi $E(A, B; \theta; [,]; \langle, \rangle)$ pri čemu za predstavnika klase $a \in B$ možemo uzeti element $a' = \psi(x)$, pri čemu je $\psi(x) = \psi(\psi(x)) = a$. Tada imamo da je

$$\alpha\theta^a = \alpha \cdot a' = \alpha\psi(x) = \psi(\alpha)\psi(x) = 0\psi(x) = 0 \quad i$$

$$\theta^\alpha = a' \cdot \alpha = \psi(x)\alpha = \psi(x)\psi(\alpha) = \psi(x)0 = 0, \alpha \in A, a \in B.$$

jer je $\psi(\alpha) = 0$ za sve $\alpha \in A$ (prema Teoremi I 4.3.[2]).

Dakle, $\theta^a = 0$ za sve $a \in B$, pa R jeste jaka ekstenzija prstena A pomoću prstena B.

Obrnuto, neka R jeste jaka ekstenzija nil-prstena A pomoću potpuno regularnog prstena B, tj. postoji Everettova reprezentacija $E(A, B; [,]; \langle, \rangle)$ prstena R. Neka $x = (\alpha, a) \in R$ jeste proizvoljni element. Tada postoji $n \in \mathbb{Z}^+$ i $e \in E(B)$, $b \in B$ tako da je $\alpha^n = 0$, $a = ea = ae$ i $ab = ba = e$. Osim toga, $x^n = (\alpha^n + \langle a, a^{n-1} \rangle, a^n) = (\langle a, a^{n-1} \rangle, a^n)$. Sada je

$$\begin{aligned} x^n \cdot (\langle e, e \rangle, e) &= (\langle a, a^{n-1} \rangle, a^n)(\langle e, e \rangle, e) = \\ &= (\langle a^n, e \rangle, a^n e) = (\langle a, a^{n-1} e \rangle, a^n) = \\ &= (\langle a, a^{n-1} \rangle, a^n) = x^n, \end{aligned}$$

i na isti način imamo da je $(\langle e, e \rangle, e) x^n = x^n$. Sa druge strane

$$\begin{aligned} x^n \cdot (0, b^n) &= (\langle a, a^{n-1} \rangle, a^n)(0, b^n) = (\langle a^n, b^n \rangle, a^n b^n) = \\ &= (\langle e a^n, b^n \rangle, e) = (\langle e, a^n b^n \rangle, e) = (\langle e, e \rangle, e), \end{aligned}$$

i na isti način dobijamo da je $(0, b^n) \cdot x^n = (\langle e, e \rangle, e)$. Takodje je $(\langle e, e \rangle, e)^2 = (\langle e, e \rangle, e)$. Prema tome $x^n \in \text{Gr}(R)$.

Neka je $(\alpha, a) \in \text{Gr}(R)$. Tada postoji $(\beta, b) \in R$ tako da je $(\alpha, a)(\beta, b)(\alpha, a) = (\alpha, a)$ i $(\alpha, a)(\beta, b) = (\beta, b)(\alpha, a)$, tj. $(\alpha\beta\alpha + \langle ab, a \rangle, aba) = (\alpha, a)$ i $(\alpha\beta + \langle a, b \rangle, ab) = (\beta\alpha + \langle b, a \rangle, ba)$. Prema tome, $\alpha\beta\alpha + \langle ab, a \rangle = \alpha$, $aba = a$, $\alpha\beta + \langle a, b \rangle = \beta\alpha + \langle b, a \rangle$ i $ab = ba$, odakle je $\alpha = (\alpha\beta)^k\alpha + \langle ab, a \rangle$, za sve $k \in \mathbb{Z}^+$, pa je $\alpha = \langle ab, a \rangle$. Dakle, proizvoljni element iz $\text{Gr}(R)$ je oblika $(\langle e, a \rangle, a)$, gde je $a \in B$ i a leži u maksimalnoj podgrupi od B sa jedinicom e. Neka je $(\langle e, a \rangle, a) \in \text{Gr}(R)$ i $(\beta, b) \in R$. Tada je $(\langle e, a \rangle, a)(\beta, b) = (\langle a, b \rangle, ab)$ i postoji $c \in B$ tako da je $(ab)c(ab) = ab$ i $(ab)c = c(ab)$. Sada je

$$\begin{aligned} (\langle a, b \rangle, ab)(0, c) &= (\langle ab, c \rangle, abc) = (\langle abcab, c \rangle, abc) = \\ &= (\langle abc, abc \rangle, abc) = (\langle cab, cab \rangle, cab) = \end{aligned}$$

$$= (\langle c, abcab \rangle, cab) = (\langle c, ab \rangle, cab) = \\ = (0, c)(\langle a, b \rangle, ab) ,$$

i , osim toga ,

$$(\langle a, b \rangle, ab)(0, c)(\langle a, b \rangle, ab) = (\langle ab, c \rangle, abc)(\langle a, b \rangle, ab) = \\ = (\langle abc, ab \rangle, abcab) = (\langle eabc, ab \rangle, ab) = \\ = (\langle e, abcab \rangle, ab) = (\langle e, ab \rangle, ab) = (\langle ea, b \rangle, ab) = \\ = (\langle a, b \rangle, ab) .$$

Prema tome , $(\langle e, a \rangle, a)(\beta, b) = (\langle a, b \rangle, ab) \in Gr(R)$ i na isti način dokazujemo da je $(\beta, b)(\langle e, a \rangle, a) = (\langle b, a \rangle, ba) \in Gr(R)$, pa $Gr(R)$ jeste ideal od R . Definišimo preslikavanje $\varphi: R \rightarrow Gr(R)$ sa

$$\varphi((\alpha, a)) = (\langle e, a \rangle, a) , \quad (\alpha, a) \in R$$

gde a leži u maksimalnoj podgrupi od B sa jedinicom e .

Neka su $(\alpha, a), (\beta, b) \in R$, pri čemu a i b leže u podgrupama od B sa jedinicama e i f redom . Neka ab leži u podgrupi od B sa jedinicom g . Tada je

$$\varphi(\alpha, a)\varphi(\beta, b) = (\langle e, a \rangle, a)(\langle f, b \rangle, b) = (\langle a, b \rangle, ab) = \\ = (\langle a, bf \rangle, ab) = (\langle ab, f \rangle, ab) = \\ = (\langle gab, f \rangle, ab) = (\langle g, abf \rangle, ab) = \\ = (\langle g, ab \rangle, ab) = \varphi((\alpha\beta + \langle a, b \rangle, ab)) = \\ = \varphi((\alpha, a)(\beta, b)) .$$

Prema tome , φ jeste retrakcija od (R, \cdot) na $(Gr(R), \cdot)$, pa (R, \cdot) jeste retraktivna nil-ekstenzija unije grupa $(Gr(R), \cdot)$. \square

Polugrupa S jeste n-inflacija polugrupe T ako S jeste retraktivna ekstenzija od T i $S^{n+1} \subseteq T$ ($n \in \mathbb{Z}^+$) .

POSLEDICA 2.1. Neka R jesti prsten . Tada (R, \cdot) jeste n-inflacija unije grupa ako i samo ako R jesti jaka ekstenzija $n+1$ -nilpotentnog prstena pomoću potpuno regularnog prstena . \square

TEOREMA 2.2. Neka $n \in \mathbb{Z}^+$, $n \geq 2$. Tada R jesti $(n+1)$ -nilpotentan prsten ako i samo ako R jesti jaka ekstenzija nula prstena pomoću n-nilpotentnog prstena .

Dokaz. Neka R jesti $(n+1)$ -nilpotentan prsten , tj. $R^{n+1} = 0$. Neka A = U(R) jesti anihilator prstena R . Neka $x, y \in A$ i $r \in R$. Tada je

$$(x+y)r = xr+yr = 0 \quad i \quad r(x+y) = rx+ry = 0 , \\ \text{pa } x+y \in A . \text{ Takodje , } (-x)r = -xr = 0 \quad i \quad r(-x) = -rx = 0 ,$$

pa $-x \in A$. Očigledno je $0 \in A$. Na kraju, $xr = rx = 0 \in A$. Prema tome, A jesti ideal prstena R . Prema Teoremi Everetta imamo da R jesti izomorfni nekoj Everettovoj sumi $E(A, B; \theta; [,] ; \langle , \rangle)$ prstena A i prstena $B=R/A$. Prema definiciji preslikavanja θ u Teoremi Everetta imamo da za svaki $\alpha \in A$ i svaki $a \in B$ važi :

$$\theta^a \alpha = a \cdot \alpha = 0 \quad \text{i} \quad \alpha \theta^a = \alpha \cdot a' = 0 .$$

Prema tome θ jesti multi homomorfizam, pa data Everettova suma jesti jaka, tj. R jesti jaka ekstenzija prstena A i B .

Kako za sve $x_1, x_2, \dots, x_n \in R$ imamo da je

$$x_1 x_2 \dots x_n R \subseteq R^{n+1} = 0 \quad \text{i} \quad Rx_1 x_2 \dots x_n \subseteq R^{n+1} = 0$$

to imamo da $x_1 x_2 \dots x_n \in A$ za sve $x_1, x_2, \dots, x_n \in R$, pa B jesti n -nilpotentni prsten. Očigledno je da A jesti nula prsten. Obrat se lako pokazuje.

3. GENERALIZOVANA DISTRIBUTIVNOST U POLUGRUPAMA I PRSTENIMA

U ovom poglavljiju generalizujemo pojam distributivnosti u polugrupama i prstenima uveden u [17].

DEFINICIJA 3.1. Neka je $n \in \mathbb{Z}^+$, $n \geq 2$. Polugrupa S je n -distributivna ako je

$$a(\prod_{i=1}^n x_i) = \prod_{i=1}^n (ax_i) \quad \text{i} \quad (\prod_{i=1}^n x_i)a = \prod_{i=1}^n (x_i a)$$

za sve $a, x_1, x_2, \dots, x_n \in S$.

Prsten je n -distributivan ako njegova množstvena polugrupa jesti n -distributivna.

LEMA 3.1. Neka S jesti n -distributivna polugrupa. Tada S jesti $(n+k(n-1))$ -distributivna za sve $k \in \mathbb{Z}^+$. \square

LEMA 3.2. Grupa G jesti n -distributivna ako i samo ako G jesti komutativna i $a^n = a$ za sve $a \in G$.

Dokaz. Neka G jesti n -distributivna i neka e jesti jedinica grupe G . Tada za $a \in G$ imamo da je

$$a = ae = ae^n = (ae)^n = a^n .$$

Neka $a, b \in G$. Prema Lemi 3.1. možemo pretpostaviti da je $n \geq 3$. Tada je $(ba)^n = ba$, pa je $(ba)^{n-1} = e$, odakle je

$$ab = (ba)^{n-1}abe = (ba)^{n-2}(ba^2)(be) = b(a^{n-2}a^2e) = ba^n = ba .$$

Prema tome , G jeste komutativna .

Obrnuto , neka G jeste komutativna grupa i $a^n = a$ za sve $a \in G$. Neka $a, x_1, x_2, \dots, x_n \in G$. Tada je

$$\prod_{i=1}^n (x_i a) = \prod_{i=1}^n (ax_i) = a^n (\prod_{i=1}^n x_i) = a (\prod_{i=1}^n x_i) = (\prod_{i=1}^n x_i)a ,$$

pa S jeste n-distributivna . \square

DEFINICIJA 3.2. Polugrupa S je medijalna ako je
 $abcd = acbd$

za sve $a, b, c, d \in S$.

LEMA 3.3. Ako S jeste medijalna polugrupa , tada

$$ax_1x_2\dots x_n b = ax\sigma(1)x\sigma(2)\dots x\sigma(n)b$$

za svaki $n \in \mathbb{Z}$, $n \geq 2$, sve $a, b, x_1, x_2, \dots, x_n \in S$ i svaku permutaciju σ skupa $\{1, 2, \dots, n\}$. \square

TEOREMA 3.1. Sledeći uslovi za polugrupu S su ekvivalentni :

- (i) S je regularna i n-distributivna ;
- (ii) S je medijalna i $a^n = a$ za sve $a \in S$;
- (iii) S je ortodoksna polugrupa i normalna traka n-distributivnih grupa .

Dokaz. (i) \Rightarrow (iii). Neka S jeste n-distributivna regularna polugrupa i neka je $a \in S$. Tada je $a = axa$ za neki $x \in S$, odakle je $a = axa = a(xa)^n = (axa)^n = a^n$. Prema tome , S jeste potpuno regularna , pa S jeste disjunktna unija n-distributivnih grupa . Neka $e, f \in E(S)$. Tada je

$$(ef)^2 = (ee)^{n-2}efef = e(e^{n-2}f^2) = e^{n-1}f^2 = ef ,$$

pa S jeste ortodoksna . Neka $e, f, g \in E(S)$. Tada je

$$efge = ef^{n-1}ge = (eg)(f^{n-1}g)e = e(gf^{n-1})ge = egf^{n-1}e = egfe$$

pa $E(S)$ jeste normalna traka .

Neka $a \in G_e$, $b \in G_f$, $e, f \in E(S)$. Tada je $a^{n-1} = e$, $b^{n-1} = f$ i

$$(ab)^{n-1} = (ab)^{2n-2} = (ab)^n(ab)^{n-2} = a^n b(ab)^{n-2} =$$

$$= aa^{n-2}(ab)^{n-1} = aa^{n-2}b^{n-1} = a^{n-1}b^{n-1} = ef ,$$

pa $ab \in G_{ef}$. Dakle , S jeste normalna traka $E(S)$ grupa G_e , $e \in E(S)$.

(iii) \Rightarrow (ii). Neka S jeste ortodoksna polugrupa i S jeste normalna traka Y n-distributivnih grupa G_α , $\alpha \in Y$. Tada je jasno da $E(S)$ jeste normalna traka izomorfna sa Y , tj. S jeste normalna traka $E(S)$ n-distributivnih grupa G_e , $e \in E(S)$, pri čemu G_e jeste grupa sa jedinicom e . Neka $x_i \in G_{e_i}$, $i=1,2,3,4$. Tada je

$$\begin{aligned}
 x_1 x_2 x_3 x_4 &= x_1 x_2 x_3 e_1 e_2 e_3 x_4 = x_1 x_2 e_1 e_2 x_3 e_1 e_2 e_3 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 x_2 e_1 e_2 x_3 e_1 e_2 e_3 x_4 = x_1 e_1 x_2 e_1 e_2 e_3 e_4 e_1 e_2 e_3 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 x_2 e_1 e_2 x_3 e_4 e_1 e_2 e_3 x_4 = x_1 e_1 x_2 e_1 e_2 e_3 e_4 e_1 e_2 e_3 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 x_2 e_3 e_4 e_1 e_2 x_3 e_4 e_1 e_2 e_3 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 e_2 e_3 e_4 e_1 x_2 e_3 e_4 e_1 e_2 e_3 x_4 = \\
 &= (x_1 e_2 e_3 e_4)(e_1 x_2 e_3 e_4)(e_1 e_2 x_3 e_4)(e_1 e_2 e_3 x_4) = \\
 &= (x_1 e_2 e_3 e_4)(e_1 e_2 x_3 e_4)(e_1 x_2 e_3 e_4)(e_1 e_2 e_3 x_4) = \\
 &= x_1 e_1 e_2 e_3 e_4 e_1 e_2 e_3 x_3 e_3 e_4 e_1 e_2 e_3 e_4 e_1 e_2 x_2 e_2 e_3 e_4 e_1 e_2 e_3 e_4 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 e_3 e_2 e_4 e_1 e_3 x_3 e_3 e_2 e_4 e_1 e_3 e_2 e_4 e_1 e_3 e_2 e_4 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 e_3 x_3 e_2 e_4 e_1 e_3 x_2 e_4 e_1 e_3 e_2 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 x_3 e_1 e_3 e_2 e_4 e_1 e_3 x_2 e_4 e_1 e_3 e_2 x_4 = \\
 &= x_1 e_1 x_3 e_1 e_3 x_2 e_4 e_1 e_3 x_2 e_4 e_1 e_3 e_2 x_4 = \\
 &= x_1 x_3 e_1 e_3 x_2 e_1 e_3 e_2 x_4 = x_1 x_3 x_2 e_1 e_3 e_2 x_4 = \\
 &= x_1 x_3 x_2 x_4 ,
 \end{aligned}$$

jer je grupa $G_{e_1 e_2 e_3 e_4}$ komutativna i $E(S)$ jeste normalna traka. Dakle, S jeste medijalna polugrupa. Takodje je očigledno da je $a^n = a$ za sve $a \in S$ jer S jeste unija n-distributivnih grupa.

(ii) \Rightarrow (i). Ova implikacija sledi na osnovu Leme 3.3. \square

TEOREMA 3.2. S jeste n-distributivna polugrupa ako i samo ako S jeste n-inflacija ortodoksne polugrupe, normalne trake n-distributivnih grupa.

Dokaz. Neka S jeste n-distributivna polugrupa. Tada za proizvoljni $x \in S$ je $x^{n+1} = xx^n = (xx)^n = x^{2n}$ i $2n > n+1$, pa S jeste periodična i $\text{Reg}(S) \neq \emptyset$. Kao u dokazu Teoreme 3.1. pokazujemo da je $a^n = a$ za sve $a \in \text{Reg}(S)$. Neka je $a \in \text{Reg}(S)$, $x \in S$. Tada je

$$ax = a^n x = (ax)^n \quad \text{i} \quad xa = x a^n = (xa)^n ,$$

pa $ax, xa \in \text{Reg}(S)$, odakle imamo da $\text{Reg}(S)$ jeste ideal od S . Prema Teoremi 3.1. $\text{Reg}(S)$ jeste ortodoksna polugrupa i normalna traka n-distributivnih grupa.

Neka $x_1, x_2, \dots, x_{n+1} \in S$. Tada $x_{n+1}^{n+1} \in \text{Reg}(S)$, pa je

$$\begin{aligned} \prod_{i=1}^{n+1} x_i &= (\prod_{i=1}^n x_i) x_{n+1} = \prod_{i=1}^n (x_i x_{n+1}) = \prod_{i=1}^{n-1} (x_i x_{n+1}) x_n x_{n+1} = \\ &= \prod_{i=1}^{n-1} (x_i x_{n+1}^2) x_n x_{n+1} = \dots = \prod_{i=1}^{n-1} (x_i x_{n+1}^{n+1}) x_n x_{n+1} \in \text{Reg}(S), \end{aligned}$$

jer $\text{Reg}(S)$ jeste ideal od S . Prema tome, $S^{n+1} \subseteq \text{Reg}(S)$.

Definišimo preslikavanje $\varPhi: S \rightarrow \text{Reg}(S)$ sa:

$$\varPhi(a) = a^{2n-1}, \quad a \in S.$$

Neka $a, b \in S$. Tada je

$$\begin{aligned} \varPhi(ab) &= (ab)^{2n-1} = (ab)^{4n-3} = (ab)^n (ab)^{2n-3} (ab)^n = \\ &= a^n b (ab)^{2n-3} ab^n = a^{n-1} ab (ab)^{2n-3} abb^{n-1} = \\ &= a^{n-1} (ab)^n (ab)^{n-1} b^{n-1} = a^{n-1} a^n b (ab)^{n-1} b^{n-1} = \\ &= a^{2n-2} (ab)^n b^{n-1} = a^{2n-2} ab^n b^{n-1} = a^{2n-1} b^{2n-1} = \\ &= \varPhi(a) \varPhi(b), \end{aligned}$$

jer je $(ab)^{n+1} = (ab)^{2n}$. Prema tome, \varPhi jeste homomorfizam iz S u $\text{Reg}(S)$. Ako je $a \in \text{Reg}(S)$, tada je $\varPhi(a) = a^{2n-1} = a^n = a$, pa \varPhi jeste retrakcija. Dakle, S jeste n -inflacija ortodoksne polugrupe, normalne trake n -distributivnih grupa.

Obrnuto, neka S jeste n -inflacija polugrupe T , pri čemu T jeste ortodoksnja polugrupa i T jeste normalna traka n -distributivnih grupa. Prema Teoremi 3.1. T jeste n -distributivna polugrupa. Neka $\varPhi: S \rightarrow T$ jeste retrakcija i neka $a, x_1, x_2, \dots, x_n \in S$. Tada iz $S^{n+1} \subseteq T$ imamo da je

$$\begin{aligned} a \prod_{i=1}^n x_i &= \varPhi(a \prod_{i=1}^n x_i) = \varPhi(a) \prod_{i=1}^n \varPhi(x_i) = \prod_{i=1}^n \varPhi(a) \varPhi(x_i) = \\ &= \prod_{i=1}^n \varPhi(ax_i) = \varPhi(\prod_{i=1}^n ax_i) = \prod_{i=1}^n ax_i, \end{aligned}$$

zbog n -distributivnosti u T . Slično dokazujemo i drugu jednakost. Prema tome, S jeste n -distributivna. \square

POSLEDICA 3.1. Neka S jeste n -distributivna polugrupa. Tada

$$ax_1 \dots x_{n-1} b = ax_{\sigma(1)} \dots x_{\sigma(n-1)} b$$

za sve $a, b, x_1, \dots, x_{n-1} \in S$ i svaku permutaciju σ skupa $\{1, 2, \dots, n-1\}$.

Dokaz. Prema Teoremi 3.2. imamo da S jeste n -inflacija polugrupe T koja jeste regularna n -distributivna polugrupa. Prema Teoremi 3.1. T jeste medijalna. Neka $\varPhi: S \rightarrow T$ jeste retrakcija. Tada na osnovu Leme 3.3. imamo da je

$$\begin{aligned}
 a(\prod_{i=1}^{n-1} x_i) b &= \varphi(a(\prod_{i=1}^{n-1} x_i)b) = \varphi(a)\prod_{i=1}^{n-1} \varphi(x_i) \cdot \varphi(b) = \\
 &= \varphi(a)(\prod_{i=1}^{n-1} \varphi(x_{\tilde{\sigma}(i)})) \varphi(b) = \varphi(a(\prod_{i=1}^{n-1} x_{\tilde{\sigma}(i)})b) = \\
 &= a(\prod_{i=1}^{n-1} x_{\tilde{\sigma}(i)})b \quad . \square
 \end{aligned}$$

PROPOZICIJA 3.1. (Jacobson , [8]). Neka R jestе prsten u kome za svaki element x postoji celi broj $n > 1$ takav da je $x^n = x$. Tada R jestе komutativan . \square

TEOREMA 3.3. Sledеći uslovi za prsten R su ekvivalentni :

- (i) R je regularan i n -distributivan ;
- (ii) R je poddirektna suma n -distributivnih polja;
- (iii) $a^n = a$ za svaki $a \in R$.

Dokaz. (i) \Rightarrow (ii). Sledi iz činjenice da svaki regularni komutativni prsten jestе poddirektna suma polja , iz Teoreme 3.1. i iz Propozicije 3.1.

(ii) \Rightarrow (iii). Sledi na osnovу Leme 3.2.

(iii) \Rightarrow (i). Sledi na osnovу Propozicije 3.1. \square

TEOREMA 3.4. Prsten R je n -distributivan ako i samo ako R jestе jaka ekstenzija $(n+1)$ -nilpotentnog prstena pomoću regularnog n -distributivnog prstena .

Dokaz. Neka R jestе jaka ekstenzija $(n+1)$ -nilpotentnog prstena A pomoću regularnog n -distributivnog prstena B , tj. neka R jestе neka jaka Everettova suma $E(A, B; [,]; \langle , \rangle)$ prstena A i B . Neka $(\alpha, a), (\alpha_i, a_i) \in R$, $i = 1, 2, \dots, n$ jesu proizvoljni elementi . Kako imamo da je $A^{2n} \subseteq A^{n+1} = 0$, to je , prema (10'') i komutativnosti u B ,

$$\begin{aligned}
 \prod_{i=1}^n ((\alpha, a)(\alpha_i, a_i)) &= \prod_{i=1}^n (\alpha\alpha_i + \langle a, a_i \rangle, aa_i) = \\
 &= (\prod_{i=1}^n \alpha\alpha_i + \langle \prod_{i=1}^{n-1} aa_i, aa_n \rangle, \prod_{i=1}^n aa_i) = \\
 &= (\langle \prod_{i=1}^{n-1} aa_i, aa_n \rangle, \prod_{i=1}^n aa_i) = (\langle (\prod_{i=1}^{n-1} aa_i)a, a_n \rangle, a^n \prod_{i=1}^n a_i) = \\
 &= (\langle a^n \prod_{i=1}^{n-1} a_i, a_n \rangle, a^n \prod_{i=1}^n a_i) = (\langle a, \prod_{i=1}^n a_i \rangle, a^n \prod_{i=1}^n a_i) = \\
 &= (\langle \prod_{i=1}^n \alpha_i + \langle a, \prod_{i=1}^n a_i \rangle, a \prod_{i=1}^n a_i \rangle) = (\alpha, a) \prod_{i=1}^n (\alpha_i, a_i) .
 \end{aligned}$$

Prema tome , R jeste n-distributivan .

Obratno tvrdjenje sledi na osnovu Teoreme 3.2. i Teoreme 2.1. (odnosno Posledice 2.1.) .□

PRIMER 3.1. Neka je

$R = \left\{ \begin{bmatrix} a & b \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \mid a, b, 0 \in Z_3 \right\}$, gde Z_3 jeste polje ostataka po mod3 . Tada R jeste 3-distributivni prsten - Takodje , Reg(R) nije podprsten od R pa R ne može biti predstavljen u obliku direktne sume 4-nilpotentnog prstena i regularnog 3-distributivnog prstena .

4. RETRAKTIVNE EKSTENZIJE PRSTENA

DEFINICIJA 4.1. Neka A jeste podprsten prstena R . Homomorfizam $\varphi : R \rightarrow A$ je retrakcija od R na A ako je

$$\varphi(a) = a \text{ za sve } a \in A .$$

Ako postoji retrakcija od R na A , tada A nazivamo retraktom prstena R . Ako je , pri tome , A ideal od R , tada kažemo da A jeste retraktivni ideal od R i R jeste retraktivna ekstenzija prstena A .

TEOREMA 4.1. Prsten R jeste retraktivna ekstenzija prstena A ako i samo ako A jeste direktni sumand od R .

Dokaz. Neka R jeste retraktivna ekstenzija prstena A sa retrakcijom φ . Neka je $B = R/A$ i neka je \vee kanonički homomorfizam od R na B . Neka je $R' = A + B$. Definišimo preslikavanje $\psi : R \rightarrow R'$ sa :

$$\psi(a) = (\varphi(a), \vee(a-\varphi(a))) , \quad a \in R .$$

Neka $a, b \in R$. Tada je

$$\begin{aligned} \psi(a+b) &= (\varphi(a+b), \vee(a+b-\varphi(a+b))) = \\ &= (\varphi(a)+\varphi(b), \vee(a+b-\varphi(a)-\varphi(b))) = \\ &= (\varphi(a)+\varphi(b), \vee(a-\varphi(a))+\vee(b-\varphi(b))) = \\ &= (\varphi(a), \vee(a-\varphi(a)))+(\varphi(b), \vee(b-\varphi(b))) = \\ &= \psi(a)+\psi(b) . \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Kako je } (a-\varphi(a))(b-\varphi(b)) &= ab-a\varphi(b)-\varphi(a)b+\varphi(a)\varphi(b) = \\ &= ab-\varphi(a)\varphi(b)-\varphi(a)\varphi(b)+\varphi(a)\varphi(b) = \\ &= ab-\varphi(a)\varphi(b) = ab-\varphi(ab) , \end{aligned}$$

to je

$$\psi(ab) = (\varphi(ab), \vee(ab-\varphi(ab))) =$$

$$\begin{aligned}
 &= (\Psi(a)\Psi(b), \vee((a-\Psi(a))(b-\Psi(b)))) = \\
 &= (\Psi(a)\Psi(b), \vee(a-\Psi(a))\vee(b-\Psi(b))) = \\
 &= (\Psi(a), \vee(a-\Psi(a)))(\Psi(b), \vee(b-\Psi(b))) = \\
 &= \Psi(a)\Psi(b) .
 \end{aligned}$$

Prema tome Ψ jeste homomorfizam.

Neka je $\Psi(a) = \Psi(b)$, $a, b \in R$. Tada je $\Psi(a) = \Psi(b)$ i $\vee(a-\Psi(a)) = \vee(b-\Psi(b))$. Iz druge jednakosti dobijamo da je $(a-\Psi(a)) \equiv (b-\Psi(b)) \pmod{A}$, tj. $(a-\Psi(a)) - (b-\Psi(b)) \in A$, odakle je

$$\begin{aligned}
 (a-\Psi(a)) - (b-\Psi(b)) &= \Psi((a-\Psi(a)) - (b-\Psi(b))) = \\
 &= \Psi(a) - \Psi(a) - \Psi(b) + \Psi(b) = 0 .
 \end{aligned}$$

Kako je $\Psi(a) = \Psi(b)$, to je

$$0 = a - \Psi(a) - b + \Psi(b) = a - b, \text{ tj. } a = b .$$

Prema tome, Ψ jeste jedan-jedan.

Neka $(x, y) \in R'$. Tada $y \in B = \vee(R)$ pa postoji $b \in R$ tako da je $y = \vee(b)$. Kako je $(b-\Psi(b)) \equiv b \pmod{A}$, to $\vee(b-\Psi(b)) = y$. Neka je $a = x + (b - \Psi(b))$. Tada je

$$\Psi(a) = \Psi(x+b-\Psi(b)) = \Psi(x) + \Psi(b) - \Psi(b) = x ,$$

jer $x \in A$, i, sa druge strane,

$$a - \Psi(a) = x + b - \Psi(b) - x = b - \Psi(b) ,$$

pa je

$$\vee(a - \Psi(a)) = \vee(b - \Psi(b)) = y .$$

Prema tome,

$$(x, y) = (\Psi(a), \vee(a - \Psi(a))) = \Psi(a) .$$

Dakle, Ψ jeste na, čime smo dobili da Ψ jeste izomorfizam iz R na $R' = A \oplus B$.

Obrnuto, neka je $R = A \oplus B$. Tada A možemo identifikovati sa idealom $\{(\alpha, 0) \mid \alpha \in A\}$ prstena R , pa R jeste ekstenzija od A . Definišimo preslikavanje $\Psi : R \rightarrow A$ sa

$$\Psi((\alpha, a)) = (\alpha, 0) , \quad (\alpha, a) \in R .$$

Tada se lako proverava da Ψ jeste retrakcija. \square

POSLEDICA 4.1. Neka A jeste prsten sa jedinicom. Tada R jeste ekstenzija od R ako i samo ako A jeste direktni sumand od R .

Dokaz. Ako R jeste ekstenzija od A , tada je preslikavanje $\Psi : R \rightarrow A$ definisano sa: $\Psi(x) = xe$, $x \in R$, retrakcija, pri čemu e jeste jedinica prstena A .

Obrat je neposredan. \square

U narednim razmatranjima čemo pokazati kako se Teorema 4.1. može koristiti u direktnoj dekompoziciji prstena.

DEFINICIJA 4.2. Neka p jest prost broj. Prsten R jeste p -prsten ako je

$$x^p = x, \quad px = 0$$

za sve $x \in R$. Poznato je da R jeste p -prsten ako i samo ako R jeste poddirektna suma polja reda p .

DEFINICIJA 4.3. Neka p jest prost broj. Komutativni prsten R je pred- p -prsten ako je R karakteristike p i

$$xy^p = x^p y$$

za sve $x, y \in R$.

TEOREMA 4.2. R jeste pred- p -prsten ako i samo ako R jeste direktna suma p -prstena i pred- p -nil-prstena.

Dokaz. Neka R jeste pred- p -prsten i $x, y \in R$ jesu proizvoljni elementi. Zbog komutativnosti u R imamo da važi binomni obrazac, tj.

$$(x+y)^p = \sum_{i=0}^p \binom{p}{i} a^i b^{p-i}, \quad \binom{p}{i} = \frac{p!}{(n-k)! k!},$$

i, takodje, $(xy)^p = x^p y^p$. Kako p jest prost broj i $(n-k)!k!$ deli $p!$, to imamo da $(n-k)!k!$ deli $(p-1)!$ pa p deli $\binom{p}{i}$ za sve $i=1, 2, \dots, p-1$. Prema tome

$$(x+y)^p = x^p + y^p.$$

Neka je $A = \{x \in R \mid x^p = x\}$. Očigledno je $A \neq \emptyset$, jer $0 \in A$. Neka $x, y \in A$. Na osnovu prethodno pokazanog imamo da je $(x+y)^p = x^p + y^p = x + y$, $(xy)^p = x^p y^p = xy$, pa A jeste podprsten, tj. A jeste p -prsten.

Neka je $x \in R$. Tada je

$$x^{p+2} = x^2 x^p = x^{2p} x = x^{2p+1},$$

pri čemu je $2p+1 > p+2$, pa R jeste periodični prsten. Takođe imamo da je

$$x^{5p-5} = x^{6p-6} = \dots = x^{kp-k}$$

za svaki $k \in \mathbb{Z}$, $k \geq 5$. Kako $x^{5(p-1)}$ jeste idempotent, to je on jedinica za sve elemente x^m , $m \geq p+2$. Kako je $p^3 > p+2$, to je $x^{5(p-1)}$ jedinica za element x^m , $m = p^3$.

Prema tome,

$$(x^{p^3})^p = x^{p^4} = x^{p^4-p^3+p^3} = x^{p^3(p-1)} x^{p^3} = x^{5(p-1)} x^{p^3} = x^{p^3},$$

pa $x^{p^3} \in A$. Neka $a \in A$ i $x \in R$. Tada

$$ax = a^p x = ax^p = a^p x^p = ax^{p^2} = a^p x^{p^2} = ax^{p^3} \in A,$$

i na isti način pokazujemo da $xa \notin A$. Prema tome A jeste ideal od R. Očigledno je da $B = R/A$ jeste pred-p-nil-prsten. Definišimo preslikavanje $\varphi: R \rightarrow A$ sa :

$$\varphi(x) = x^{p^3}, \quad x \in R.$$

Tada za $x, y \in R$ imamo da je

$$\begin{aligned} \varphi(x+y) &= (x+y)^{p^3} = ((x+y)^p)^{p^2} = (x^p + y^p)^{p^2} = \dots = x^{p^3} + y^{p^3}, \\ &= \varphi(x) + \varphi(y). \end{aligned}$$

i zbog komutativnosti je $\varphi(xy) = \varphi(x)\varphi(y)$. Dakle, jeste retrakcija pa prema Teoremi 4.1. imamo da $R = A \oplus B$.

Obrat se pokazuje neposredno. \square

TEOREMA 4.3. Sledeci uslovi za prsten R su ekvivalentni :

- (i) (R, \cdot) je nil-ekstenzija trake ;
- (ii) (R, \cdot) je nil-ekstenzija polumreže ;
- (iii) R je direktna suma Booleovog prstena i nil-prstena .

Dokaz. (i) \Rightarrow (ii). Neka (R, \cdot) jeste nil-ekstenzija trake E. Neka $e, f \in E$. Tada $(e+f)f, f(e+f) \in E$, pa je

$$\begin{aligned} (e+f)f &= ((e+f)f)^2 = (ef+f)^2 = (ef)^2 + f^2 + (ef)f + f(ef) = \\ &= ef + f + ef + fef = (e+f)f + ef + fef, \end{aligned}$$

odakle je

$$ef + fef = 0.$$

Na isti način dobijamo da je

$$fe + fef = 0.$$

Prema tome, $ef = fe$, pa E jeste polumreža .

(ii) \Rightarrow (iii). Neka (R, \cdot) jeste nil-ekstenzija polumreže E. Kao u delu (i) \Rightarrow (ii) dokaza ove teoreme, dobijamo da je $ef + fef = 0$ i iz $ef = fe$ dobijamo da je

$$2ef = 0.$$

Sada je $(e+f)^2 = e + 2ef + f = e + f$, pa E jeste Booleov prsten. Definišimo preslikavanje $\varphi: R \rightarrow E$ sa :

$\varphi(x) = e$ ako $x^n = e$ za neki $n \in \mathbb{Z}^+$, $(e \in E)$. Neka $x, y \in R$ i neka je $x^n = e$, $y^m = f$, za neke $n, m \in \mathbb{Z}^+$, $e, f \in E$. Neka $(x+y)^k = g$ za neke $k \in \mathbb{Z}^+$, $g \in E$.

Prema Teoremi X 3.1.[2] imamo da (R, \cdot) jeste polumreža E nil-polugrupa K_e , $e \in E$, gde je $K_e = \{x \in R \mid x^n = e\}$ za neki $n \in \mathbb{Z}^+$. Odavde imamo da je

$$\varphi(xy) = ef = \varphi(x)\varphi(y).$$

Prema tome

$$g = g(x+y) = gx+gy = ge+gf$$

i , sa druge strane ,

$$ge = (x+y)^k e = (e+ef)^k = e+ef , gf = (x+y)^k f = ef+f ,$$

odakle je

$$g = ge + gf = e + ef + ef + f = e + f + 2ef = e + f ,$$

pa je

$$\varphi(x+y) = \varphi(x) + \varphi(y) .$$

Dakle , φ jeste retrakcija pa prema Teoremi 4.1. R jeste direktna suma Booleovog prstena E i nil-prstena R/E .

(iii) \Rightarrow (i). Sledi neposredno . \square

L I T E R A T U R A

[1] Abian,A. and McWorter,W.A, The structure of pre-p-rings , Monthly , 71 (1964) , 155-157 .

[2] Bogdanović,S, Semigroups with a system of subsemigroups , Inst. of Math. Novi Sad , 1985 .

[3] Bogdanović,S. and Milić,S, Inflations of semigroups , Publ. Inst. Math. 41(55) , (1987) , 63-73 .

[4] Čirić,M. and Bogdanović,S, Generalized distributivity in semigroups and rings , (u pripremi) .

[5] Dorroh,J.L. Concerning adjunktions to algebras , Bušl. Amer. Math. Soc. 38 (1932) , 85-88 .

[6] Everett,C.J, An extension theory for rings , Amer. J. Math. 64 (1942) , 363-370 .

[7] Herstein,I.N, An elementary proof of a Theorem of Jacobson , Duke Math. J. 21 (1954) , 45-48 .

[8] Jacobson,N, Structure theory for algebraic algebras of bounded degree , Annals of Math, Vol 46 (1945),695-707.

[9] Kertesz,A, Lectures on Artinian rings , Akadémiai Kiado , Budapest , 1987 .

[10] Mac Lane,S, Extensions and obstructions for rings, Illinois J. Math. 2 (1958) , 316-345 .

[11] Mc Coy , Theory of rings , New York-London,1964 .

[12] Müller,U. and Petrich,M, Erweiterungen eines Ringes durch eine direkte Summe zyklischer Ringe , J. Reine Angew. Math. 248 (1971) , 47-74 .

[13] Müller,U. and Petrich,M, Translationshülle and wesentlichen Erweiterungen eines zyklischen Ringes , J. Reine Angew. Math. 249 (1971) , 34-52 .

[14] Petrich,M, The translational hull in semigroups and rings , Semigroup Forum , 1 (1970) , 283-360 .

[15] Petrich,M, Rings and semigroups , Lecture notes in Math. No 380 , Springer-Verlag , 1974 .

[16] Petrich,M, Introduction to semigroups , Merill Ohio , 1973 .

[17] Petrich,M, Structure des demi-groupes et anneaux distributifs , C.R. Acad. Sc. Paris , SerA 268 (1969),849-852 .

[18] Putcha,M.S, Rings which are semilattices of Archimedean semigroups , Semigroup Forum , 23(1981),1-5 .

[19] Rédei,L, Algebra I , Pergamon Press , Oxford - New York , 1967 .

[20] Yoshida,R, Ideal extensions of semigroups and compound semigroups , Mem. Res. Inst. Sci. Eng. Ritumeikan Univ. 13 (1965) , 1-8 .