

## O NEEKVIDISTANTNOJ DISKRETIZACIJI POASONOVE JEDNAČINE

Zorica Uzelac, Dragoslav Herceg

Fakultet tehničkih nauka, Institut za primenjene osnovne  
 discipline, 21000 Novi Sad, V. Vlahovića 2, Jugoslavija  
 Prirodno-matematički fakultet, Institut za matematiku,  
 21 000 Novi Sad, ul. dr Ilije Đuričića 4, Jugoslavija.

### 1. Uvod

U radu se posmatra diskretni analogon

$$(DGZ) \quad A_{h,k} U_{h,k}(x,y) = Y_{h,k} \quad \text{u} \quad \bar{R}^{\bar{G}_{h,k}}$$

graničnog zadatka prve vrste za eliptičnu parcijalnu diferencijalnu jednačinu

$$(GZ) \quad \begin{aligned} -\Delta u(x,y) &= f(x,y) \quad \text{za} \quad (x,y) \in G \\ u(x,y) &= q(x,y) \quad \text{za} \quad (x,y) \in E \end{aligned}$$

dobijen primenom neekvidistantne diskretizacije. Pri tome je

$$\Delta u := \frac{\partial^2 u}{\partial x^2} + \frac{\partial^2 u}{\partial y^2}, \quad \bar{G} = \{(x,y) \mid 0 \leq x, y \leq 1\}, \quad G = \bar{G} \setminus E \quad \text{gde je } E$$

granica oblasti  $\bar{G}$ , a  $\bar{G}_{h,k}$  je konačan podskup od  $\bar{G}$ . Vektorski parametri  $h$  i  $k$  okarakterisani su izborom skupa  $\bar{G}_{h,k}$ . Pretpostavlja se da za  $f(x,y) \in C(G)$  i  $q(x,y) \in C(E)$  postoji jedinstveno rešenje  $u(x,y)$  problem (GZ). Ako skup linearnih preslikavanja skupa  $\bar{R}^{\bar{G}_{h,k}}$  u samog sebe označimo sa  $L[\bar{R}^{\bar{G}_{h,k}}]$  onda je  $A_{h,k} \in L[\bar{R}^{\bar{G}_{h,k}}]$ . Vektor  $Y_{h,k}$  je element skupa  $\bar{R}^{\bar{G}_{h,k}}$ .

Pri formiranju diskretnog analogona (DGZ) skup  $\bar{G}_{h,k}$  se bira najčešće na sledeći način:

$$(1) \quad \bar{G}_{h,k} = \{(x_i, y_j) \mid x_i = ih, \quad i=0, 1, \dots, n+1, \\ y_j = jk, \quad j=0, 1, \dots, m+1\}$$

gde su  $m$  i  $n$  prirodni brojevi, a  $h=(n+1)^{-1}$ ,  $k=(m+1)^{-1}$ . U tom slučaju su tačke skupa  $\bar{G}_{h,k}$  ravnomerno raspoređene duž koordinatnih osa. Ukoliko se rešenje  $u$

problema ( $GZ$ ) u pojedinačnim veoma malim podskupovima oblasti  $\bar{G}$  naglo menja, navedena ekvidistantna mreža najčešće je nepodesna. Naime, da bi se u takvim slučajevima dobio dovoljan broj informacija o rešenju  $u$  i u navedenim malim podskupovima od  $\bar{G}$ , potrebno je da  $m$  i  $n$  budu veoma veliki brojevi, što znači da sistem linearnih jednačina ( $DGZ$ ) postaje glomazan i neupotrebljiv. Da bi se ovo izbeglo, a da se dobiju željene aproksimacije za  $u$  poterbno je  $\bar{G}_{h,k}$  formirati tako da ima prihvatljiv broj tačaka koje, u što većem broju, pripadaju onim podskupovima od  $\bar{G}$  koji nas posebno interesuju. U ovom slučaju kažemo da radimo sa neekvidistantnom mrežom.

Neekvidistantnu diskretizaciju eliptičkih parcijalnih diferencijalnih jednačina nalazimo u [4], [8], [7].

U ovom radu se izlaže jedan način formiranja diskretnog analogona ( $DGZ$ ) pomoću neekvidistantne mreže. Tako dobijeni diskretni analogon u specijalnom slučaju dobija dobro poznati oblik [2], [3], [5], [6], [7].

Uslovi koji se postavljaju pri izboru mreže  $\bar{G}_{h,k}$  dozvoljavaju širok izbor različitih mreža, lako prilagodljivih ponašanju rešenja  $u$  (ukoliko se o tome nešto zna!).

Problem rešivosti diskretnog analogona ( $DGZ$ ) i konvergencije njegovog rešenja ka rešenju  $u$  rešava se dokazivanjem inverzne monotonije matrice  $A_{h,k}$  analognu postupku iz [1], [10], [11].

## 2. Neke oznake i definicije

Realna matrica  $A=(a_{ij})$  je inverzno monotona ako postoji inverzna matrica  $A^{-1}$  i ako je  $A^{-1} \geq 0$ .

Za svaku matricu  $A=(a_{ij})$  definišimo matrice  $A_d$ ,  $A_a$ ,  $A^-$  i  $A^+$  na sledeći način:

$$A_d = \begin{cases} a_{ij}, & \text{ako je } i=j \\ 0, & \text{ako je } i \neq j \end{cases} \quad A = A_d + A_a,$$

$$A^+ = \begin{cases} a_{ij}, & \text{ako je } a_{ij} > 0 \\ 0, & \text{ako je } a_{ij} \leq 0 \end{cases} \quad A = A^+ + A^-$$

Za matricu  $A=(a_{ij})$  reći ćemo da je  $L$ -matrica ako je  $A_d > 0$  i  $A_a \leq 0$ , a da je  $M$  matrica ako je  $L$ -matrica i ako je inverzno monotona.

Za  $x \in R^K$  neka je  $\tau = \{1, 2, \dots, K\}$

$$\tau^0(x) = \{i \in \tau \mid x_i = 0\}, \quad \tau^+(x) = \{i \in \tau \mid x_i > 0\},$$

$$\tau^-(x) = \{i \in \tau \mid x_i < 0\}$$

Neka su  $\tau_1$  i  $\tau_2$  disjunktni podskupovi skupa indeksa  $\tau$ , tada kažemo da  $A \in L [R^{G_{h,k}}]$  povezuje  $\tau_1$  sa  $\tau_2$  ako za svako  $i \in \tau_1$  postoji konačno mnogo indeksa

$$i_0, i_1, \dots, i_r \in \tau \quad (r = r(i) \in N)$$

sa  $i_0 = i$ ,  $i_r \in \tau_2$  i  $a_{i_{k-1}, i_k} \neq 0$  za  $k = 1, 2, \dots, r$ .

U daljem radu koristimo oznake  $u_{ij} = u(x_i, y_j)$ ,

$$M_{\alpha, \beta} [u] := \max_{(x, y) \in \bar{G}} \frac{\partial^{\alpha+\beta} u}{\partial x^\alpha \partial y^\beta}, \quad M_\alpha [u] := \max \{M_{\alpha 0} [u], M_{0\alpha} [u]\}.$$

### 3. Konstrukcija mreže i diskretnog analogona

Neka su  $h_i$  ( $i=1, 2, \dots, n+1$ ),  $n \geq 2$ ,  $n \in \mathbb{N}$  i  $k_j$  ( $j=1, 2, \dots, m+1$ ),  $m \geq 2$ ,  $m \in \mathbb{N}$ , pozitivni realni brojevi. Parametre  $h$  i  $k$  definišemo sa:

$$h^{-1} = \sum_{i=1}^{m+1} h_i \quad k^{-1} = \sum_{j=1}^{m+1} k_j,$$

vektore  $\Delta h = (\Delta h_1, \dots, \Delta h_n)$  i  $\Delta k = (\Delta k_1, \dots, \Delta k_m)$  sa

$$\Delta h_i = h_{i+1} - h_i \quad (i=1, 2, \dots, n), \quad \Delta k_j = k_{j+1} - k_j \quad (j=1, 2, \dots, m)$$

a neekvidistantnu mrežu sa

$$(2) \quad \bar{G}_{h,k} = \{x_i, y_j \mid x_0 = 0, x_i = x_{i-1} + h_i h, i=1, 2, \dots, n+1; \\ y_0 = 0, y_j = y_{j-1} + k_j k, j=1, 2, \dots, m+1\}.$$

Za  $h_i = 1$  ( $i=1, 2, \dots, n+1$ ) i  $k_j = 1$  ( $j=1, 2, \dots, m+1$ ) mreža  $\bar{G}_{h,k}$  je ekvidistantna i oblika (1).

U daljem radu pretpostavljamo da su brojevi  $h_i$  izabrani tako da važi:

$$(3) \quad h_i \geq (i=1, 2, \dots, n+1)$$

$$(4) \quad h_1 \leq h_2 \leq h_3, \quad h_{n-1} \geq h_n \geq h_{n+1},$$

$$(5) \quad h_{i+1} = h_i \text{ ako je } h_{i-1} \leq (\geq) h_i, \text{ i želimo da bude}$$

$$h_{i+1} > (<) h_{i+2}, \quad i \in \{2, 3, \dots, n-2\}.$$

Isti uslovi postavljaju se i za izbor brojeva  $k_j$  ( $j=1, 2, \dots, m+1$ ). Primitimo da jedino uslov (5) predstavlja pravo ograničenje na izbor brojeva  $h_i$  odnosno  $k_j$

S obzirom na (4) i (5) važi:

$$(6) \quad \Delta h_i > 0 \Rightarrow \Delta h_{i+1} \geq 0$$

$$\Delta h_i < 0 \Rightarrow \Delta h_{i+1} \leq 0.$$

Relacija (6) su tačne i za  $\Delta k_j = k_{j+1} - k_j$ . Za diskretizaciju problema (GZ) koristimo se formulama

$$-\frac{\partial^2 u_{ij}}{\partial x^2} = L_h u_{ij} + 0(h^2), \quad -\frac{\partial^2 u_{ij}}{\partial y^2} = L_k u_{ij} + 0(k^2), \text{ gde je}$$

$$L_h u_{ij} = h^{-2} ((1-\delta) d_i u_{i-2, j} + (\delta a_i + (1-\delta) c_i) u_{i-1, j} + b_i u_{ij} + \\ + (\delta c_i + (1-\delta) a_i) u_{i+1, j} + \delta d_i u_{i+2, j})$$

$$(7) \quad L_k u_{ij} = k^{-2} ((1-\varepsilon) d'_j u_{i,j-2} + (\varepsilon a'_j + (1-\varepsilon) c'_j) u_{i,j-1} + b'_j u_{ij} + \\ + (\varepsilon c'_j + (1-\varepsilon) a'_j) u_{i,j+1} + \varepsilon d'_j u_{i,j+2})$$

koje su izvedene u [9] i [15] na osnovu [16]. Pri tom je za svako  $i=1, 2, \dots, n$

$$(8) \quad \delta = \begin{cases} 1 & \text{ako } i \notin \tau^-(\Delta h), \\ 0 & \text{ako } i \in \tau^-(\Delta h), \end{cases}$$

$$a_i = \frac{2(\alpha_2 + \alpha_3)}{\alpha_1(\alpha_1 - \alpha_2)(\alpha_1 - \alpha_3)}, \quad b_i = \frac{-2(\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3)}{\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3}$$

$$c_i = \frac{2(\alpha_1 + \alpha_3)}{\alpha_2(\alpha_2 - \alpha_1)(\alpha_2 - \alpha_3)}, \quad d_i = \frac{2(\alpha_1 + \alpha_2)}{\alpha_3(\alpha_3 - \alpha_1)(\alpha_3 - \alpha_2)}$$

$$\alpha_1 = -\delta h_i + (1 - \delta) h_{i+1},$$

$$(9) \quad \alpha_2 = (\delta - 1) h_i + \delta h_{i+1},$$

$$\alpha_3 = \alpha_2 + \delta h_{i+2} + (\delta - 1) h_{i-1}.$$

Parametar  $\varepsilon$  se definiše kao i  $\delta$ , ali u zavisnosti od  $\Delta k$ . Koeficijenti  $a'_j, b'_j, c'_j, d'_j$  određuju se prema (8) sa  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3$  iz (9), pri čemu se  $\delta$  zamenjuje sa  $\varepsilon$ , a  $h_i$  sa  $k_j$ . Za koeficijente  $a_i, b_i, c_i, d_i$  važi, prema [9].

$$(10) \quad a_i < 0, b_i > 0, c_i < 0, d_i \geq 0 \quad (d_i = 0 \Leftrightarrow \Delta h_i = 0),$$

$$a_i + b_i + c_i + d_i = 0.$$

Iste osobine imaju i koeficijenti  $a'_j, b'_j, c'_j, d'_j$ , sa  $d'_j = 0 \Leftrightarrow \Delta k_j = 0$ .

Ako je

$$R_{ij}(u) = -\Delta u_{ij} - L_h u_{ij} - L_k u_{ij}$$

tada je prema [14]

$$(11) \quad |R_{ij}(u)| \leq \frac{1}{2} |M_4[u]| [(\delta h_{i+1} + h_{i+2}) + (\delta - 1)(h_i + h_{i-1})]^2 h^2 + \\ + (\varepsilon(k_{i+1} + k_{i+2}) + (\varepsilon - 1)(k_i + k_{i-1}))^2 k^2]$$

Diskretni analogon (DGZ) formira se tako što se u svakoj tački skupa  $\overline{G_{h,k}} \setminus E$  zamenjuje  $-\Delta u_{ij}$  sa  $L_h u_{ij} + L_k u_{ij}$ , a  $Y_{h,k}$  se dobija iz  $f(x_i, y_j)$  i  $q(x_i, y_j)$ . Preciznije, sve vrednosti  $u_{0,j} = q(0, y_j)$ ,  $u_{n+1,j} = q(1, y_j)$  ( $j=0, 1, \dots, m+1$ ),  $u_{i,0} = q(x_i, 0)$ ,  $u_{i,m+1} = q(x_i, 1)$  ( $i=0, 1, \dots, n+1$ ) zajedno sa koeficijentima uz njih koriste se za formiranje vektora  $Y_{h,k}$ . Tačke skupa  $\overline{G_{h,k}} \setminus E$  možemo numerisati tako da umesto  $u_{ij}$  pišemo  $u_\alpha$  gde je

$$\alpha = i + (j-1)n, \quad j=1, 2, \dots, m; \quad i=1, 2, \dots, n.$$

U tom slučaju matrica  $A_{h,k}$  iz (DGZ) je formata  $m \times n$  i njena  $\alpha$ -ta vrsta ( $A_{h,k}$ ) ima sledeći izgled (dijagonalni elemenat je podvučen a svi elementi jednaki nuli su izostavljeni)

$$(A_{h,k})_{\alpha} = \underbrace{(1-\varepsilon)k^{-2}d'_j, \dots}_{n}, \underbrace{((1-\varepsilon)c'_j + a'_j)k^{-2}, \dots}_{n-2}, (1-\delta)d'_1 h^{-2}, \\ ((1-\delta)c_1 + \delta a_1)h^{-2}, h^{-2}b_1 + b'_1 k^{-2}, (\delta c_1 + (1-\delta)a_1)h^{-2}, \\ d_1 h^{-2}, \dots, \underbrace{(\varepsilon c'_j + (1-\varepsilon)a'_j)k^{-2}, \dots}_{n-2}, \underbrace{\varepsilon d'_j k^{-2}}_n$$

Prema konstrukciji mreže  $\bar{G}_{h,k}$  i načinu formiranja matrice  $A_{h,k}$  imamo

$$\varepsilon = \begin{cases} 0 & \text{ako je } j=m, \\ 1 & \text{ako je } j=1, \end{cases} \quad a'_1 = a'_m = 0, \\ \delta = \begin{cases} 0 & \text{ako je } i=n, \\ 1 & \text{ako je } i=1, \end{cases} \quad a_1 = a_n = 0.$$

#### 4. Rešivost diskretnog analogona

Sada ćemo dokazati da diskretni analogon ima jedinstveno rešenje i da to rešenje teži ka rešenju problema (GZ) kada  $m \rightarrow \infty$  i  $n \rightarrow \infty$  a  $h_i \leq h_0$ ,  $k_j < k_0$ , ( $i=1, 2, \dots, n+1$ ;  $j=1, 2, \dots, m+1$ ), pri čemu su  $h_0$  i  $k_0$  proizvoljni fiksni brojevi.

**TEOREMA 1.** Matrica  $A_{h,k}$ , definisana u prethodnom paragrafu je inverzno monotona ako su ispunjeni uslovi:

$$(i) \quad \frac{3(\delta h_i^2 + (1-\delta)h_{i+1}^2)}{((1-\delta)h_i^2 + \delta h_{i+1}^2) | h_{i+1}^2 - h_i^2 |} \geq 4h^2 k^{-2}, \quad i \notin \tau^\circ(\Delta h), \\ (ii) \quad \frac{3(\varepsilon k_j^2 + (1-\varepsilon)k_{j+1}^2)}{((1-\varepsilon)k_j^2 + \varepsilon k_{j+1}^2) | k_{j+1}^2 - k_j^2 |} \geq 4h^{-2} k^2, \quad j \notin \tau^\circ(\Delta k),$$

pri čemu su  $\delta$  i  $\varepsilon$  za svako  $i$ , odnosno  $j$  određeni kao u prethodnom paragrafu.

*Dokaz.* Neka je  $A = A_{h,k}$ . Inverznu monotoniju matrice  $A$  dokazaćemo koristeći se teoremom 3 iz [11]. U tu svrhu, kao prvo, potrebno je da dokažemo da za  $A_{\bar{a}}$  postoji takvo razlaganje  $A_{\bar{a}} = A^z + A^s$ ,  $A^z \leq 0$  i  $A^s \leq 0$  da je  $Ad + A^z$  M-matrica i da važi

$$(12) \quad A_{\bar{a}}^+ \leq A^z A_{\bar{a}}^+ A^s$$

Zatim treba naći takvo  $e \in R^{n \times m}$  da je  $e \geq 0$ ,  $Ae \geq 0$  i da  $A^z$  ili  $A^s$  povezuje skup  $\tau^\circ(Ae)$  sa  $\tau^+(Ae)$ . Neka je  $A^z = A^s = \frac{1}{2} A_{\bar{a}}$ . Prema M-kriterijumu iz [1] sa

$e=1, 1, \dots, 1) \in R^{n \cdot m}$  matrica  $A_d + A^z$  je  $M$ -matrica. Zbog (10) matrica  $A$  ima pozitivne elemente van glavne dijagonale samo u vrstama  $\alpha=i+(j-1)n$  za koje važi  $i \notin \tau^\circ(\Delta h)$  ili  $j \notin \tau^\circ(\Delta k)$ , ( $i=1, 2, \dots, n$ ,  $j=1, 2, \dots, m$ ). Uslov (12) biće ispunjen ako važi

$$(13) \quad \frac{c_i \cdot c_{i+1}}{4d_i} - b_{i+1} \geq h^2 k^{-2} \cdot b'_j \quad \text{za } i \in \tau^+(\Delta h),$$

$$(14) \quad \frac{c_{i-1} c_i}{4d_i} - b_{i-1} \geq h^2 k^{-2} b'_j \quad \text{za } i \in \tau^-(\Delta h),$$

$$(15) \quad \frac{c'_j \cdot c'_{j+1}}{4d'_j} - b'_{j+1} \geq k^2 h^{-2} b_i \quad \text{za } j \in \tau^+(\Delta k)$$

$$(16) \quad \frac{c'^{j-1} \cdot c'_j}{4d'_j} - b'_{j-1} \geq k^2 h^{-2} b_i \quad \text{za } j \in \tau^-(\Delta k),$$

Dokazaćemo samo da je (13) ispunjeno pod pretpostavkama pod kojima je formirana matrica  $A_{h,k}$ , jer se preostale tri relacije (14), (15), (16) dokazuju potpuno analogno, [15].

U slučaju da je  $i \in \tau^+(\Delta h)$  važi  $h_{i+1} > h_i$ ,  $\delta=1$  i  $h_{i+2} \geq h_{i+1}$ , (6). Ako uvedemo oznake

$$x=h_i, \quad y=h_{i+1}, \quad z=h_{i+2}, \quad s=h_{i+3},$$

mamo  $x < y \leq z \leq s$ , a (13) se svodi na

$$h^2 k^{-2} b'_j \leq \phi(x, y, z, s), \quad j=1, 2, \dots, m,$$

pri čemu je

$$\phi(x, y, z, s) = \frac{1}{yz} \left( \frac{(y+z)^2 - x^2}{y^2 - x^2} \cdot \frac{z+s-y}{2s} - \frac{2(2z+s-y)}{z+s} \right)$$

Lako se dokazuje da je  $b'_j \leq 2$ ,  $j=1, 2, \dots, m$  [15]. Ako dokažemo da je  $\phi(x, y, z, s) \geq \psi(x, y) = \frac{3x^2}{2y^2(y^2 - x^2)}$  s obzirom na pretpostavku (i) teoreme, imaćemo

$$h^2 k^{-2} \cdot 2 \leq \frac{3x^2}{2y^2(y^2 - x^2)} \leq \phi(x, y, z, s)$$

što je trebalo dokazati. Imamo

$$\begin{aligned} 2yz [\phi(x, y, z, s) - \psi(x, y)] &= \frac{z}{y^2 - x^2} \left( \frac{(zy + 2y^2 - 3x^2)}{y} + \frac{(z-y)(z+2y)}{s} \right) - 3 + \\ &+ \frac{(z-y)(z-3s)}{s(s+z)} \geq \frac{z}{y^2 - x^2} \cdot \frac{3(y^2 - x^2)}{y} - 3 + \frac{z-y}{s} - 4 \frac{z-y}{z+s} = \\ &= 3 \left( \frac{z}{y} - 1 \right) + (z-y) \left( \frac{1}{s} - 4 \right) \geq 3 \frac{z-y}{y} + (z-y) \left( \frac{1}{s} - \frac{4}{z+s} \right). \end{aligned}$$

Dalje je

$$\begin{aligned} 2y^2z(z+s)s(\Phi(x, y, z, s) - \Psi(x, y)) &\geq (z-y)((3s+y)(z+s) - 4sy) \\ &\geq (z-y)((3s+y)(y+s) - 4sy) \\ &\geq (z-y)(y^2 + 3s^2) \geq 0. \end{aligned}$$

Sa  $e = (1, 1, \dots, 1) \in R^{m \cdot n}$  je

$$(Ae)_k = \begin{cases} -a_k - a'_1 & \text{za } k=1, n, \\ -a_k - a'_m & \text{za } k=(m-1)n+1, m \cdot n, \\ -a_k & \text{za } k=n+1, 2n, 2n+1, 3n, \dots, (m-2)n+1, (m-1)n, \\ -a'_k & \text{za } k=2, 3, \dots, n-1, (m-1)n+2, \dots, (m-1)n+n-1 \\ 0 & \text{inače.} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \tau^+(Ae) &= \{(j-1)n+i \mid j=1, m, i=1, 2, \dots, n\} \cup \{(j-1)n+i \mid i=1, n, \\ & \quad j=2, 3, \dots, m-2\} \\ \tau^0(Ae) &= \{1, 2, \dots, m \cdot n\} \setminus \tau^+(Ae). \end{aligned}$$

Matrica  $A^z$  povezuje  $\tau^0(Ae)$  sa  $\tau^+(Ae)$ , te je time teorema u potpunosti dokazana.

Kao posledica ove teoreme sledi egzistencija i jedinstvenost rešenja  $U_{h,k}$  diskretnog analogona (DGZ).

Koristeći se teoremom 4.4 i lemom 7.3 iz [10] lako se dokazuje sledeća teorema.

**TEOREMA 2.** *Ako su ispunjeni uslovi (i) i (ii) teoreme 1 onda je  $\|A_{h,k}^{-1}\|$  uniformno ograničena za dovoljno malo  $h$  i  $k$ .*

Neka je  $\bar{u}_{h,k}$  restrikcija rešenja  $u$  problema (GZ) na  $\bar{G}_{h,k} \setminus E$ . Koristeći se relacijom (11) i rezultatom prethodne teoreme može se dokazati sledeća teorema, [10], [13].

**TEOREMA 3.** *Neka je matrica  $A_{h,k}$  formirana pod pretpostavkom da su uslovi (i) i (ii) iz teoreme 1 ispunjeni i da je  $h_j \leq h_0$  ( $i=1, 2, \dots, n$ )  $k_j \leq k_0$ , ( $j=1, 2, \dots, m$ ), gde su  $h_0$  i  $k_0$  konstante veće od 1. Ako je  $u \in C^4(\bar{G})$  važi:*

$$\|U_{h,k} - \bar{u}_{h,k}\| = 0 (h^2 + k^2).$$

Prema tome, ako  $n \rightarrow \infty$  i  $m \rightarrow \infty$ , pod pretpostavkama predhode teoreme imamo

$$\|U_{h,k} - \bar{u}_{h,k}\| \rightarrow 0.$$

## 5. Numerički primer

Rešavan je konturni problem

$$\begin{aligned} -\Delta u(x, y) &= -32e^{4(x+y)} & \text{za } (x, y) \in G, \\ u(x, y) &= e^{4(x+y)} & \text{za } (x, y) \in E, \end{aligned}$$

primenom neekvidistantne diskretizacije opisane u paragrafu 3 sa  $n=m=15$ ,  $h_i=k_i$  ( $i=1, 2, \dots, 15$ ) i

$$h_i = \begin{cases} 10 & \text{za } i=1, \dots, 6, \\ 6 & \text{za } i=7, \dots, 11, \\ 2 & \text{za } i=12, \dots, 16, \end{cases} \quad k^{-1}=h^{-1}=100.$$

Isti problem je rešavan i u slučaju ekvidistantne diskretizacije sa  $m=n=15$ ,  $h^{-1}=16$ .

Za rešenje  $u(x, y)$  posmatranog problema važi  $u(x, y)=u(y, x)$ . Oblast u kojoj se posmatraju numerička rešenja je  $Q=\{(x, y) \mid 0.826 \leq x, y \leq 1\}$ . Pri ekvidistantnoj diskretizaciji od ukupnog broja tačaka skupa  $\bar{G}_{h,k} \setminus E$ , (225), svega 4 tačke, odnosno 1,7% pripadaju skupu  $Q$ . Navedena neekvidistantna diskretizacija daje skup  $\bar{G}_{h,k} \setminus E$  čijih 36 tačaka, odnosno 16%, pripadaju skupu  $Q$ . U sledećoj tabeli navedene su vrednosti tačnog rešenja,  $u(x, y)$ , približnog rešenja  $U_{h,k}$  i odgovarajuća relativna greška u nekim tačkama skupa  $Q$ . Uokvireni podaci odnose se na ekvidistantnu diskretizaciju.

0.9400	1236.98837 1236.4504 0.043%		1572.09399 1571.8366 0.017%	1702.96952 1702.7502 0.013%		1844.74234 1844.5673 0.009%
0.9375		1409.26748 1408.1048 0.083%			1808.91862 1808.0424 0.048%	
0.9200	1142.05267 1131.3876 0.058%		1451.32792 1450.9880 0.023%	1572.11884 1571.8366 0.018%		
0.9000			1339.84697 1339.4308 0.031%			
0.8750		1098.28927 1096.6332 0.15%				
0.8400						
$y \backslash x$	0.8400	0.8750	0.9000	0.9200	0.9375	0.9400

Upoređujući relativne greške vidimo da neekvidistantna diskretizacija daje bolje aproksimacije tačnog rešenja od ekvidistantne diskretizacije sa istim brojem tačaka mreže  $\bar{G}_{h,k}$ .



## LITERATURA

- [1] Bohl, E., J. Lorenc, *Inverse Monotonicity and Difference Schemes Higher Order. A Summary for two Point Boundary Value Problems*, Aequ. Math., 19, 1–36, (1979).
- [2] Bramble, J. H., Hubbard, B. E., *New Monoton Type Approximations for Elliptic Problems*, Math. Comput., 18, 349–367, (1964).
- [3] Bramble, J. H., *Error Estimates for Difference Methods in Forced Vibration Problems*, J. SIAM, Numer. Anal. 3, (1966).
- [4] Ciarlet, P. H. S., *Discrete Maximum Principle for Finite-Difference Operators*, Aequ. Math. Math. 4, 338–352, (1970).
- [5] Collatz, L., *The numerical treatment of differential equations* Springer – Verlag, Berlin – Heidelberg – New York (1964).
- [6] Гавурин, И. Н., *Лекции по методам вычислений*, Наука, Москва, (1971).
- [7] Годунов, С. К., Рябенский, В. С., *Разностные схемы*, Наука, Москва, (1977).
- [8] Greenspan, D., *Lectures on the Numerical Solution of Linear Singular and Nonlinear Differential Equations*, Prentice-Hall, (1968).
- [9] Herceg, D., *Diferencni postupci na neekvidistantnim mrežama*, doktorska disertacija, Novi Sad, (1980).
- [10] Lorenz, J., *Die Inversmonotonie von Matrizen und ihre Anwendung beim Stabilitätsnachweis von Differenzverfahren*, Dissertation, Münster, (1975).
- [11] Lorenz, J., *Zur Inversmonotonie diskreter Probleme*, Numer. Math. 27, 227–238, (1977).
- [12] Марчук, Г. И., *Методы вычислительной математики*, Наука, Москва, (1977).
- [13] Самарский, А. А., *Введение в теорию разностных схем*, Наука, Москва, (1971).
- [14] Taub, A. H., *Studies in Applied Mathematics*, 7, The Mathematical Association of America, (1971).
- [15] Uzelac, Z., *Numeričko rešavanje eliptičkih parcijalnih diferencijalnih jednačina primenom neekvidistantne diskretizacije*, magistarski rad, Beograd, (1980).
- [16] Pflanz, E., *Allgemeine Differenzenausdrücke für die Ableitungen einer Funktion  $y(x)$* , Z. angew. Math. Mech. 20, Nr. 11/12, 379–381, (1949).
- [17] Stummel, F., K. Hainer, *Praktische Mathematik*, B. G. Teubner, Stuttgart, (1971).

## ON IRREGULAR DISCRETIZATION OF POISSON'S EQUATION

Zorica Uzelac, Dragoslav Herceg

## SUMMARY

In this paper an irregular discretization of the boundary value problem (GZ) is given. An irregular mesh  $\bar{G}_{h,k}$  is given by (2), (3), (4) and (5).

Using formulas (7), (8) and (9) a discrete analogone (DGZ) for (GZ) is formed. The inverse monotonicity of matrix  $A_{h,k}$  is proved under assumptions (i) and (ii), Theorem 1. From the preceding, it followed that there exists a unique solution of (DGZ) and that this solution converges to the solution of (GZ) when the number of points of mesh  $\bar{G}_{h,k}$  tends to infinity (i. e.  $m \rightarrow \infty$  and  $n \rightarrow \infty$ ). In § 5, a numerical example is given.