

**Robert DYLEWSKI**  
 UNIWERSYTET ZIELONOGÓRSKI,  
 ul. Licealna 9, 65-417 Zielona Góra

## Uogólnienie metody rzutowania naprzemiennego

Dr Robert DYLEWSKI



W latach 1995 – 2003 asystent na Wydziale Matematyki, Informatyki i Ekonometrii Uniwersytetu Zielonogórskiego. Doktorat z zakresu metod numerycznych i optymalizacji. Od roku 2003 adiunkt na WMiE UZ. Prowadzone zajęcia: programowanie matematyczne, badania operacyjne, podstawy optymalizacji. Tematyka badań naukowych: optymalizacja wypukła nieróżniczkowalna, metody rzutowe i zastosowania.

e-mail: r.dylewski@wmie.uz.zgora.pl

### Streszczenie

W artykule przedstawiono różne modyfikacje metody rzutowania naprzemiennego (alternating projection method), wprowadzonej przez von Neumanna. Metody te służą do wyznaczania punktu  $x^*$  ze zbioru  $A$  i punktu  $y^*$  ze zbioru  $B$  takich, że  $\|x^* - y^*\|$  jest odległością między zbiorami  $A$  i  $B$ . Wprowadzono uogólnienie prezentowanych metod projekcyjnych, które gwarantuje zbieżność także w przypadku, gdy przekrój zbiorów  $A$  i  $B$  jest pusty i odległość między zbiorami jest nieznana. W wielu praktycznych problemach mamy taką sytuację, np. w zagadnieniu tomografii komputerowej i zagadnieniu planowania radioterapii.

**Słowa kluczowe:** metoda rzutowania naprzemiennego, sterowanie poziomem.

### Generalized relaxed alternating projection method

#### Abstract

In the paper there is presented modification of the von Neumann method of alternating projection (AP-method)  $x_{k+1} = P_A P_B x_k$  where  $A$  and  $B$  are closed and convex subsets of  $R^n$ . The problem of finding  $x^* \in A$  and  $y^* \in B$  with  $\|x^* - y^*\| = \inf_{x \in A, y \in B} \|x - y\|$  if this infimum is attained is dealt with. It is known that in case of  $\text{Fix}T \neq \emptyset$  the sequence  $(x_k)$  generated by the AP-method converges weakly to a fixed point of the operator of alternating projection  $T = P_A P_B$  [1]. If the distance  $\delta = \inf_{x \in A, y \in B} \|x - y\|$  is known, one can efficiently apply a modification of the von Neumann method, which has the form  $x_{k+1} = P_A(x_k + \lambda_k \sigma_k (T x_k - x_k))$  for  $\lambda_k \in [0, 2]$  (relaxation parameter) and  $\sigma_k > 0$  (step size) depending on  $x_k$  (RAP-method – relaxed alternating projection method) [3]. In this paper the authors propose a generalization of the RAP-method (GRAP-method – generalized relaxed alternating projection method), where it is not supposed that the value  $\delta$  (Section 2) is known. Instead of  $\delta$ , there is applied its approximation  $\tilde{\delta}_k = \alpha_k \bar{\delta}_k + (1 - \alpha_k) \underline{\delta}_k$  for  $\alpha_k \in [\underline{\alpha}, \bar{\alpha}]$ ,  $0 < \underline{\alpha} \leq \bar{\alpha} < 1$  (with changeable level parameter  $\alpha_k$ ) which is updated in each iteration (Section 3). The GRAP-method is also a generalization of the modified relaxed alternating projection method (MRAP-method) [6]. In Section 4 there are presented the results of numerical tests for two problems: (P1), where  $A, B$  are closed and convex subsets (Table 1) and (P2), where  $A$  is a closed and affine subspace,  $B$  is a closed and convex subset (Table 2). The preliminary numerical experiments confirm practical applicability of the GRAP-method even in case when the distance  $\delta$  is unknown. These experiments show the superiority of the GRAP-method with respect to the RAP-method, if  $\delta$  is unknown.

**Keywords:** alternating projection method, level control.

### 1. Wprowadzenie

Niech  $A$  i  $B$  będą niepustymi, domkniętymi i wypukłymi podzbiorami przestrzeni  $R^n$ . W artykule rozważamy problem postaci:

$$\text{znaleźć } x^* \in A \text{ i } y^* \in B \text{ takie, że} \\ \|x^* - y^*\| = \inf_{x \in A, y \in B} \|x - y\|. \quad (1)$$

Jeżeli  $A \cap B \neq \emptyset$ , to problem (1) redukuje się do znalezienia elementu z przekroju  $A \cap B$ . Para punktów  $(x^*, y^*)$  jest rozwiązaniem problem (1) wtedy i tylko wtedy, gdy  $x^* = P_A y^*$  i  $y^* = P_B x^*$  ( $P_B x = \arg \min_{y \in B} \|y - x\|$  oznacza rzut metryczny punktu  $x$  na zbiór  $B$ ,  $\|x\|$  oznacza normę wektora  $x$ ), tzn.  $x^*$  jest elementem zbioru punktów stałych operatora  $P_A P_B$  i  $y^*$  jest elementem zbioru punktów stałych operatora  $P_B P_A$  (patrz [1]).

Wiele praktycznych problemów ma postać (1) albo sprowadza się do postaci (1), np. problem dopuszczalności wypukłej, zagadnienie tomografii komputerowej (wyznaczanie przekroju pewnego obiektu), zagadnienie planowania radioterapii z użyciem wiązki o modulowanej intensywności. W pracy [2] zawarto szeroki opis problemów postaci (1) i zastosowań metody AP. Często w praktycznych problemach przekrój zbiorów  $A$  i  $B$  jest pusty i odległość między zbiorami jest nieznana.

W artykule zajmujemy się modyfikacjami metody rzutowania naprzemiennego (AP-method - alternating projection method) służącymi do wyznaczania rozwiązania problemu (1). Metoda AP jest postaci:

$$x_1 \in A - \text{dowolny} \\ x_{k+1} = P_A P_B x_k. \quad (2)$$

Operator  $T = P_A P_B$  nazywany jest operatorem rzutowania naprzemiennego (operator of alternating projection). Jeżeli zbiór punktów stałych operatora  $T$  jest niepusty  $\text{Fix}T \neq \emptyset$  ( $\text{Fix}T = \{x : Tx = x\}$ ), to ciąg  $(x_k)$  generowany przez metodę AP zbiega słabo do punktu stałego operatora  $T$  (patrz [1]).

W [3] wprowadzono metodę zrelaksowanego rzutowania naprzemiennego (RAP-method - relaxed alternating projection method) postaci:

$$x_1 \in A - \text{dowolny} \\ x_{k+1} = P_A(x_k + \lambda_k \sigma_k s_k), \quad (3)$$

gdzie:  $s_k = P_A P_B x_k - x_k$ ,  $\lambda_k \in [0, 2]$  jest parametrem relaksacyjnym i  $\sigma_k > 0$  jest długością kroku zależną od  $x_k$ . Metoda AP jest szczególnym przypadkiem metody RAP dla  $\lambda_k = 1$  i  $\sigma_k = 1$ . Inne szczególnie przypadki metody RAP były też studiowane wcześniej, np. metoda wprowadzona przez Gurina, Polyaka i Raika [4], w której  $\lambda_k = 1$ ,  $\sigma_k = \|P_B x_k - x_k\|^2 / \langle P_B x_k - x_k, s_k \rangle$ , przy założeniu, że  $A \cap B \neq \emptyset$  ( $\langle x, y \rangle$  oznacza iloczyn skalarny wektorów  $x$  i  $y$ ), czy metoda Bauschke i Borweina [5], w której  $\lambda_k \in [\varepsilon, 2 - \varepsilon]$ ,  $\varepsilon > 0$ ,  $\sigma_k = 1$ , też przy założeniu, że  $A \cap B \neq \emptyset$ .

W pracy [3] rozważa się dwa warianty metody RAP:

(a) RAP1, gdzie zbiory  $A$  i  $B$  są domknięte i wypukłe, a długość kroku jest postaci:

$$\sigma_k = \frac{\|Tx_k - P_B x_k\|^2 - \tilde{\delta}_k \|P_B x_k - x_k\| + \langle P_B x_k - x_k, s_k \rangle}{\|s_k\|^2}. \quad (4)$$

(b) RAP2, gdzie zbiór  $A$  jest domkniętą podprzestrzenią afiniczną, zbiór  $B$  jest domknięty i wypukły, a długość kroku jest postaci:

$$\sigma_k = 1 + \frac{(\|Tx_k - P_B x_k\| - \tilde{\delta}_k)^2}{\|s_k\|^2}. \quad (5)$$

Dodatkowo, w obydwu wariantach  $\lambda_k \in [\varepsilon, 2 - \varepsilon]$ ,  $\varepsilon > 0$ , parametr  $\tilde{\delta}_k \in [\underline{\delta}, \bar{\delta}_k]$ , gdzie

$$\delta = \inf_{x \in A, y \in B} \|x - y\| \quad (6)$$

jest odległością między zbiorami  $A$  i  $B$ , a  $\bar{\delta}_k = \|Tx_k - P_B x_k\|$ .

Ciągi  $(x_k)$  generowane przez obydwie metody RAP1 i RAP2 są słabo zbieżne do punktu stałego operatora  $T$ , jeśli  $\text{Fix} T \neq \emptyset$  (patrz [3, Theorem 15]). Wyniki testów zaprezentowanych w pracy [3] wskazują na dobre zachowanie się metod RAP1 i RAP2 w przypadku, gdy  $\delta$  jest znane (wtedy można przyjąć  $\tilde{\delta}_k = \delta$ ). Otrzymano szybszą zbieżność niż dla metody AP. Jednak w przypadku, gdy  $\delta$  jest nieznane, można tylko przyjąć  $\tilde{\delta}_k = \bar{\delta}_k$ . Ponadto, nie ma odpowiedniego kryterium zatrzymania.

## 2. Uogólnienie metody rzutowania naprzemiennego

W pracy [6] wprowadzono modyfikacje metod RAP1 i RAP2, w których parametr  $\tilde{\delta}_k$  przybliżający nieznaną wartość  $\delta$  nie musi spełniać warunku  $\tilde{\delta}_k \geq \delta$ . W metodach RAP1 i RAP2 dla zagwarantowania zbieżności musiał być spełniony warunek  $\tilde{\delta}_k \in [\underline{\delta}, \bar{\delta}_k]$ .

Rozpatrzmy teraz metody MRAP1 (3, 4) i MRAP2 (3, 5) wprowadzone w [6], w których  $\tilde{\delta}_k$  spełnia warunek:

$$\tilde{\delta}_k \in [\underline{\delta}_k, \bar{\delta}_k], \quad (7)$$

gdzie  $\underline{\delta}_k \in [0, \delta]$  (dolne ograniczenie  $\delta$ ) i  $\bar{\delta}_k \in [\delta, \|Tx_k - P_B x_k\|]$  (górne ograniczenie  $\delta$ ). Zakładamy dodatkowo, że  $\underline{\delta}_1 \geq 0$  jest znane. Zawsze można przyjąć  $\underline{\delta}_1 = 0$  jeśli nie jest znane lepsze dolne ograniczenie wartości  $\delta$  i  $\bar{\delta}_k = \|Tx_k - P_B x_k\|$  jeśli nie jest znane lepsze górne ograniczenie  $\delta$ .

W metodach MRAP1 i MRAP2 (MRAP-method – modified relaxed alternating projection method) parametr  $\tilde{\delta}_k$  jest wyznaczany w następujący sposób [6]:

$$\tilde{\delta}_k = \alpha \underline{\delta}_k + (1 - \alpha) \bar{\delta}_k, \quad (8)$$

Gdzie  $\alpha \in [0, 1]$ . W równaniu (8) można przyjąć  $\bar{\delta}_k = \min\{\|Tx_i - P_B x_i\| : 1 \leq i \leq k\}$ . Jeżeli  $\delta$  jest znane, można przyjąć  $\underline{\delta}_k = \delta$  i  $\alpha = 1$ , w konsekwencji  $\tilde{\delta}_k = \delta$ . Jeśli natomiast  $\delta$  nie jest znane, to trzeba przyjąć  $\underline{\delta}_1 = 0$  i  $\alpha \in (0, 1)$ . W obydwu przypadkach otrzymamy  $\tilde{\delta}_k \geq \underline{\delta}_k$ . Niestety nie wiadomo, czy  $\tilde{\delta}_k \geq \delta$ . W [6, Theorem 6] podano jak wykryć, że  $\tilde{\delta}_k < \delta$  korzystając z górnego ograniczenia  $R$  odległości punktu startowego  $x_1$  od zbioru punktów stałych operatora  $T$  ( $R \geq \|x_1 - z\|$  dla

$z \in \text{Fix} T$ ). Jeśli wykryje się, że  $\tilde{\delta}_k < \delta$ , to przyjmuje się w kolejnej iteracji  $\underline{\delta}_{k+1} = \tilde{\delta}_k$ .

Dla  $\alpha \in (0, 1)$  otrzymujemy zbieżność  $\underline{\delta}_k$ ,  $\tilde{\delta}_k$  i  $\bar{\delta}_k$  do  $\delta$  [6, Theorem 11]. Jeżeli  $\alpha = 0$ , to  $\tilde{\delta}_k = \bar{\delta}_k$ . Jeżeli  $\underline{\delta}_1 = \delta$  i  $\alpha \in [0, 1]$ , to  $\tilde{\delta}_k \in [\delta, \|Tx_k - P_B x_k\|]$ . W obu przypadkach metody MRAP są równoważne metodom RAP.

Dodatkową korzyścią z wprowadzenia  $\underline{\delta}_k$  i  $\bar{\delta}_k$  jest dogodne kryterium zatrzymania:

$$\text{jeżeli } \bar{\delta}_k - \underline{\delta}_k \leq \varepsilon, \text{ to } \|T \bar{x}_k - P_B \bar{x}_k\| \leq \delta + \varepsilon, \quad (9)$$

gdzie  $\bar{x}_k = \arg \min\{\|Tx_i - P_B x_i\| : 1 \leq i \leq k\}$ .

Idea wyznaczania parametru  $\tilde{\delta}_k$  w (8) jest podobna do zaproponowanej w pracy [7] do modyfikacji subgradientowej metody projekcyjnej Polyaka [8] dla problemu minimalizacji wypukłej nieróżniczkowalnej.

W artykule proponujemy uogólnienie metod rzutowania naprzemiennego MRAP1 i MRAP2. Metody te będziemy oznaczać GRAP1 i GRAP2 (GRAP-method – generalized relaxed alternating projection method) odpowiednio dla  $\sigma_k$  określonego wzorem (4) i (5).

Parametr  $\tilde{\delta}_k$  przybliżający  $\delta$  ma teraz postać:

$$\tilde{\delta}_k = \alpha_k \underline{\delta}_k + (1 - \alpha_k) \bar{\delta}_k, \quad (10)$$

gdzie

$$\alpha_k \in [\underline{\alpha}, \bar{\alpha}], 0 < \underline{\alpha} \leq \bar{\alpha} < 1, \quad (11)$$

Zamiast stałego parametru poziomu  $\alpha$  w (8) mamy teraz zmienny parametr poziomu  $\alpha_k$  w (10), który może być inny w każdej iteracji. Pomysł wprowadzenia zmiennego parametru poziomu jest podobny do modyfikacji wprowadzonej w pracy [9] w metodach projekcyjnych dla problemów minimalizacji wypukłej nieróżniczkowalnej.

Oczywiście, jeśli w (10) przyjmiemy parametr  $\alpha_k = \alpha = \text{const}$ , to metody GRAP będą równoważne metodom MRAP.

## 3. Sterowanie poziomem w metodzie GRAP

Przedstawiamy teraz propozycję wyboru parametru  $\alpha_k$  spełniającego warunek (11) wykorzystywanego w (10) do wyznaczenia poziomu  $\tilde{\delta}_k$  przybliżającego nieznaną odległość  $\delta$  między zbiorami  $A$  i  $B$  w metodzie GRAP. Podobny pomysł był wprowadzony w pracy [10] do przybliżania nieznannej wartości minimalnej funkcji celu w problemach minimalizacji wypukłej nieróżniczkowalnej.

Pomysł polega na tym, aby poziom  $\tilde{\delta}_k$  nie poprawiać po każdym zmniejszeniu  $\bar{\delta}_k$ , a dopiero po uzyskaniu odpowiedniego spadku.

Wprowadzamy dodatkowy parametr  $l_k$  do sprawdzania wystarczającego spadku:

$$l_k = (1 - \mu) \bar{l}_k + \mu \tilde{\delta}_k, \quad (12)$$

gdzie  $\mu \in [0, 1]$ , natomiast  $\bar{l}_k$  i  $\tilde{\delta}_k$  są aktualizowane w następujący sposób:

- $\bar{l}_1 = \bar{\delta}_1$ ,
- jeżeli  $\|Tx_k - P_B x_k\| \leq l_k$ , to przyjąć

$$\bar{l}_k = \|Tx_k - P_B x_k\| = \bar{\delta}_k, \tag{13}$$

w przeciwnym przypadku przyjmując  $\bar{l}_k = \bar{l}_{k-1}$ ,  
 c) przyjmując poziom

$$\tilde{\delta}_k = \alpha \underline{\delta}_k + (1-\alpha)\bar{l}_k, \tag{14}$$

gdzie  $\alpha \in (0, 1)$ .

Pokażemy teraz, że proponowane sterowanie poziomem opisane przez (a, b, c) spełnia warunki (10, 11).

Uwagi:

1) Jeżeli  $\mu = 0$ , to dla każdego  $k \geq 1$  zachodzi  $l_k = \bar{l}_k = \bar{\delta}_k$  (z (12) i (13)) i w (14) otrzymujemy  $\tilde{\delta}_k = \alpha_k \underline{\delta}_k + (1-\alpha_k)\bar{\delta}_k$ , z parametrem  $\alpha_k = \alpha = const$  (czyli  $\alpha_k \in [\underline{\alpha}, \bar{\alpha}]$  dla  $\underline{\alpha} = \bar{\alpha} = \alpha$ ). Spełnione są więc warunki (10, 11). Zatem dla  $\mu = 0$  metoda GRAP1 jest równoważna metodzie MRAP1 i metoda GRAP2 jest równoważna RAP2.

2) Jeżeli  $\mu \in (0, 1)$  i w  $k$ -tej iteracji  $\|Tx_k - P_B x_k\| \leq l_k$  w (b), to  $\bar{l}_k = \|Tx_k - P_B x_k\| = \bar{\delta}_k$  i w (14) mamy  $\tilde{\delta}_k = \alpha_k \underline{\delta}_k + (1-\alpha_k)\bar{\delta}_k$ . Podobnie jak w uwadze 1) spełnione są warunki (10, 11) z  $\alpha_k = \alpha$  ( $\alpha_k \in [\underline{\alpha}, \bar{\alpha}]$  dla  $\underline{\alpha} = \bar{\alpha} = \alpha$ ).

3) Jeżeli  $\mu \in (0, 1)$  i w  $k$ -tej iteracji  $\|Tx_k - P_B x_k\| > l_k$  w (b), to  $\bar{l}_k = \bar{l}_{k-1} \geq \bar{\delta}_k$  i w konsekwencji w (14) mamy  $\tilde{\delta}_k = \tilde{\delta}_{k-1}$ . Niech  $\alpha_k$  będzie teraz określone w następujący sposób:

$$\alpha_k = (\bar{\delta}_k - \tilde{\delta}_{k-1}) / (\bar{\delta}_k - \underline{\delta}_k). \tag{15}$$

Przyjmując w (10) parametr  $\alpha_k$  określony przez (15) otrzymujemy także  $\tilde{\delta}_k = \tilde{\delta}_{k-1}$ . Zatem poziom zdefiniowany w (14), gdzie  $\alpha = (\bar{l}_k - \tilde{\delta}_{k-1}) / (\bar{l}_k - \underline{\delta}_k)$  jest równy poziomowi zdefiniowanemu w (10) z  $\alpha_k$  określonym przez (15). Trzeba jeszcze pokazać, że  $\alpha_k$  określone przez (15) spełnia warunek (11). Ponieważ  $\bar{l}_k \geq \bar{\delta}_k$ , więc  $\alpha_k \leq \alpha$ . Ponadto, ponieważ  $\bar{\delta}_k > l_k$ ,  $\bar{l}_k - \underline{\delta}_k = (\bar{l}_k - \tilde{\delta}_k) / \alpha$  i  $l_k - \underline{\delta}_k = (1-\mu)(\bar{l}_k - \tilde{\delta}_k)$ , więc  $\alpha_k > (l_k - \underline{\delta}_k) / (\bar{l}_k - \underline{\delta}_k) = (1-\mu)\alpha$ . Zatem  $\alpha_k \in [\underline{\alpha}, \bar{\alpha}]$ , dla  $\underline{\alpha} = (1-\mu)\alpha$ ,  $\bar{\alpha} = \alpha$ .

### 4. Testy numeryczne

W punkcie tym przedstawiamy wyniki testów numerycznych dla problemu (1). Rozważamy następujące problemy testowe:

(P1)  $n = 2$ ,  $A = B(z_1, 1)$ ,  $B = B(z_2, 1)$ , gdzie  $B(z, r)$  oznacza kulę o środku  $z$  i promieniu  $r$ . Dla  $d = \|z_1 - z_2\|$  mamy  $\delta = \max\{0, d - 2\}$ . Przekrój  $A \cap B \neq \emptyset$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $d \leq 2$ . Dla uproszczenia przyjmujemy  $z_1 = (0, d)$  i  $z_2 = (0, 0)$ . Dodatkowo przyjmujemy  $x_1 = (1, d) \in A$ . W konsekwencji odległość  $d(x_1, \text{Fix } T) \leq \sqrt{2}$ .

(P2)  $n = 2$ ,  $A$  jest hiperpłaszczyzną i  $B = B(z, 1)$  jest kulą. Dla  $d = \inf\{\|z - p\| : p \in A\}$  mamy  $\delta = \max\{0, d - 1\}$ . Przekrój  $A \cap B \neq \emptyset$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $d \leq 1$ . Dla uproszczenia przyjmujemy  $A = \{(\xi_1, \xi_2) \in R^2 : \xi_2 = d\}$  i  $z = (0, 0)$ . Dodatkowo przyjmujemy  $x_1 = (3, d) \in A$ . W konsekwencji odległość  $d(x_1, \text{Fix } T) \leq 3$ .

Prezentujemy wyniki testów numerycznych dla następujących metod:

- GRAP1 – uogólniona metoda rzutowania naprzemiennego, z długością kroku (4);
- GRAP2 – uogólniona metoda rzutowania naprzemiennego, z długością kroku (5).

Metody zostały zaprogramowane w Matlabie 6.1. W prezentowanych testach przyjęto parametr relaksacyjny  $\lambda_k = 1$ . W obydwu tabelach  $k$  oznacza liczbę iteracji, po której program zatrzymuje się, przy zastosowaniu kryterium zatrzymania postaci  $\bar{\delta}_k - \underline{\delta}_k \leq \varepsilon$ , dla bezwzględnej tolerancji optymalności  $\varepsilon$ . Po spełnieniu takiego kryterium zatrzymania, dla punktu  $\bar{x}_k = \arg \min \{\|Tx_i - P_B x_i\| : 1 \leq i \leq k\}$  mamy  $\|T \bar{x}_k - P_B \bar{x}_k\| \leq \delta + \varepsilon$  zatem  $\bar{x}_k$  jest rozwiązaniem  $\varepsilon$ -optymalnym dla problemu (1). W prezentowanych wynikach przez  $R$  oznaczamy przyjęte górne ograniczenie odległości punktu startowego od zbioru rozwiązań ( $R \geq \|x_1 - z\|$  dla  $z \in \text{Fix } T$ ).

W tabeli 1 przedstawiamy wyniki testów numerycznych dla problemu testowego P1 przy różnych wartości  $d$  i metody GRAP1 z parametrem  $\mu = 0$  i  $\mu = 0.3$ , natomiast w tabeli 2 dla problemu testowego P2 i metody GRAP2.

Tab. 1. Wyniki testów dla problemu P1  
 Tab. 1. Results of tests for problem P1

D	$\alpha \rightarrow$	1.0	0.9	0.5	0.0
	$\mu \rightarrow$				
	$\varepsilon$	k	k	k	k
3.0	$10^{-1}$	-	23 21	5 4	-
	$10^{-2}$	-	45 42	8 7	-
	$10^{-3}$	-	67 64	11 10	-
	$10^{-4}$	-	89 86	15 14	-
2.01	$10^{-1}$	-	2 2	3 3	-
	$10^{-2}$	-	67 46	87 37	-
	$10^{-3}$	-	148 64	100 45	-
	$10^{-4}$	-	363 106	141 70	-
2.0	$10^{-1}$	2	2	2	4
	$10^{-2}$	4	4	6	49
	$10^{-3}$	5	6	10	499
	$10^{-4}$	7	8	14	4999
1.99	$10^{-1}$	2	2	2	3
	$10^{-2}$	4	4	6	33
	$10^{-3}$	5	5	9	118
	$10^{-4}$	5	6	12	228
1.9	$10^{-1}$	2	2	2	2
	$10^{-2}$	3	3	4	9
	$10^{-3}$	3	4	7	20
	$10^{-4}$	4	5	9	30

Przypomnijmy, że dla  $\mu = 0$  otrzymujemy poziom  $\tilde{\delta}_k = \alpha_k \underline{\delta}_k + (1-\alpha_k)\bar{\delta}_k$  gdzie  $\alpha_k = \alpha = const$  dla każdego  $k \geq 1$ , a poprawa  $\bar{l}_k$  jest wykonywana od razu ( $\bar{l}_k = \bar{\delta}_k$ ), gdy  $\|Tx_k - P_B x_k\| \leq \bar{\delta}_k$  (patrz uwaga 1)) i metoda GRAP1 jest równoważna metodzie MRAP1 (a metoda GRAP2 jest równoważna metodzie MRAP2). Natomiast dla  $\mu = 0.3$ , jeżeli w  $k$ -tej iteracji  $\|Tx_k - P_B x_k\| > l_k$ , to  $\alpha_k \leq \alpha$ ,  $\tilde{\delta}_k = \tilde{\delta}_{k-1}$ , a  $\bar{l}_k = \bar{l}_{k-1} \geq \bar{\delta}_k$  (patrz uwaga 3)). Zakładamy, że  $\delta$  jest nieznanne, czyli przyjmujemy  $\underline{\delta}_1 = 0$  i  $\alpha \in (0, 1)$ . Przypomnijmy, że jeśli  $d > 2$  w problemie P1 (albo  $d > 1$  w problemie P2), to  $A \cap B = \emptyset$  i  $\delta > 0$ . Natomiast, jeśli  $d \leq 2$  w P1 (albo  $d \leq 1$  w P2), to  $A \cap B \neq \emptyset$  i  $\delta = 0$ . W tym przypadku możemy dodatkowo sprawdzić zachowanie metody dla  $\alpha = 0$  (przy  $\mu = 0$  mamy  $\tilde{\delta}_k = \bar{\delta}_k$  i metoda GRAP1 jest równoważna metodzie RAP1, a GRAP2 – RAP2) i  $\alpha = 1$  (przy  $\mu = 0$  mamy  $\tilde{\delta}_k = \delta = 0$ ).

Tab. 2. Wyniki testów dla problemu P2  
 Tab. 2. Results of tests for problem P2

$d$	$\alpha \rightarrow$	1.0	0.9	0.5	0.0
	$\mu \rightarrow$		0 0.3	0 0.3	0
	$\varepsilon$	$k$	$k$	$k$	$k$
2.0	$10^{-1}$	-	23 23	22 24	-
	$10^{-2}$	-	45 45	40 33	-
	$10^{-3}$	-	67 64	183 54	-
	$10^{-4}$	-	105 100	505 128	-
1.01	$10^{-1}$	-	3 3	4 4	-
	$10^{-2}$	-	14 56	168 170	-
	$10^{-3}$	-	288 256	302 209	-
	$10^{-4}$	-	2193 1595	690 620	-
1.0	$10^{-1}$	3	3	4	6
	$10^{-2}$	5	5	11	51
	$10^{-3}$	6	8	20	501
	$10^{-4}$	8	10	28	5001
0.99	$10^{-1}$	3	3	4	5
	$10^{-2}$	4	5	11	35
	$10^{-3}$	6	7	18	120
	$10^{-4}$	6	8	26	230
0.9	$10^{-1}$	3	3	3	4
	$10^{-2}$	4	4	8	12
	$10^{-3}$	4	6	12	23
	$10^{-4}$	5	7	17	33

Możemy zaobserwować, dla problemów testowych P1 i P2, poprawę wyników dla  $\mu = 0.3 > 0$  w porównaniu z  $\mu = 0$ . W większości przypadków uzyskujemy mniejszą liczbę iteracji  $k$  potrzebną do spełnienia kryterium zatrzymania.

Dla metody AP nie możemy zastosować kryterium zatrzymania (9), możemy jedynie sprawdzić jak zachowuje się odległość  $d(x_k, \text{Fix } T)$  w zależności od  $k$ . Dla problemu P1 z  $d = 2$  otrzymujemy, po  $k = 45$  iteracjach, metodą MRAP1 odległość  $d(x_k, \text{Fix } T) \leq 10^{-6}$ , natomiast metodą AP odległość  $d(x_k, \text{Fix } T) \approx 10^{-1}$  [6, Fig. 1(a)]. Podobne wyniki otrzymujemy dla problemu P2 z  $d = 1$ .

## 5. Podsumowania

W artykule wprowadzono pewne uogólnienie metod rzutowania naprzemiennego, metodę GRAP, w której wykorzystuje się para-

metr  $\tilde{\delta}_k$  (ze zmiennym parametrem poziomym) przybliżający najczęściej nieznaną odległość  $\delta = \inf_{x \in A, y \in B} \|x - y\|$  między zbiorami  $A$  i  $B$ . Metody MRAP i RAP są szczególnymi przypadkami metody GRAP. Wprowadzona metoda pozwala na poprawę szybkości zbieżności w stosunku do wcześniejszych metod. Metody GRAP i MRAP mogą być łatwo zaimplementowane i praktycznie zastosowane też w przypadku, gdy  $\delta$  nie jest znane. Mogą być więc stosowane do rozwiązywania problemów, np. w zagadnieniu tomografii komputerowej i zagadnieniu planowania radioterapii.

## 6. Literatura

- [1] Bauschke H.H., Borwein J.: Dykstra's alternating projection algorithm for two sets, *J. Approx. Theory*, 79, ss. 418-443, 1994.
- [2] Deutsch F.: The method of alternating orthogonal projections, *Approximation Theory, Spline Functions and Applications*, Kluwer Academic Publ., The Netherlands, 105-121, 1992.
- [3] Cegielski A., Suchocka A.: Relaxed alternating projection methods, *SIAM J. Optimization.*, 19, ss. 1093-1106, 2008.
- [4] Gurin L.G., Polyak B.T., Raik E.V.: The method of projection for finding the common point in convex sets, *USSR Comput. Math. Phys.*, 7, ss. 1-24, 1967.
- [5] Bauschke H.H., Borwein J.: On projection algorithms for solving convex feasibility problems, *SIAM Rev.*, 38, ss. 367-426, 1996.
- [6] Cegielski A., Dylewski R.: Variable target value relaxed alternating projection method, *Comput. Optim. Appl.*, 47, ss. 455-476, 2010.
- [7] Kim S., Ahn H., Cho S.C.: Variable target value subgradient method, *Mathematical Programming*, 49, ss. 359-369, 1991.
- [8] Polyak B.T.: Minimization of unsmooth functionals, *Zh. Vychisl. Mat. Mat. Fiz.*, 9, ss. 509-521, 1969.
- [9] Dylewski R.: Projection method with level control in convex minimization, *Discussiones Mathematicae. Differential Inclusions, Control and Optimization*, 30, ss. 101-120, 2010.
- [10] Dylewski R.: Sterowanie poziomem w metodach projekcyjnych dla problemów minimalizacji wypukłej nieróżniczkowalnej, *Przegląd Elektrotechniczny*, 86 (9), ss. 141-144, 2010.

otrzymano / received: 13.03.2011

przyjęto do druku / accepted: 04.05.2011

artykuł recenzowany

## INFORMACJE

# Zapraszamy do publikacji artykułów naukowych w czasopiśmie PAK

WYDAWNICTWO PAK

ul. Świętokrzyska 14A, pok. 530, 00-050 Warszawa,  
tel./fax: 22 827 25 40

Redakcja czasopisma POMIARY AUTOMATYKA KONTROLA

44-100 Gliwice, ul. Akademicka 10, pok. 30b,

tel./fax: 32 237 19 45, e-mail: wydawnictwo@pak.info.pl