

A Hybrid Algorithm based on Iterative Regularization Methods for semi-explicit Integro-Differential-Algebraic Equations

M. S. Farahani¹ , M. Hadizadeh²  

1. Department of Applied Mathematics, Faculty of Mathematics, K. N. Toosi University of Technology, Tehran, Iran.
E-mail: amfarahani@kntu.ac.ir
2. Department of Applied Mathematics, Faculty of Mathematics, K. N. Toosi University of Technology, Tehran, Iran.
 E-mail: hadizadeh@kntu.ac.ir

Article Info	ABSTRACT
Article type: Research Article	Introduction Integro-Differential-Algebraic Equations arise in many cases in real world applications, in particular those related to the memory kernel identification problem in heat conduction, viscoelasticity, etc. The main focus of this paper is to present a numerical method based on the iterative regularization algorithms. Owing to the ill-posed behavior of these equations, we are looking for iterative type methods including the regularization schemes in order to fixed the difficulties which may arise in their numerical solvability. Of particular interest would be on the Landweber iteration which is developed for its efficiency and fast performance to solve linear inverse equations as well as many ill-posed problems. Typically, the discretized form of these problems leads to a large, sparse and ill-conditioned linear system of equations. As the regularity of the solution is closely related to regularity of kernels, degree of smoothness and properties of the integral operator, we assume throughout the paper that all the functions are satisfied in the regular conditions.
Article history: Received: 3 April 2021 Received in revised form: 28 August 2021 Accepted: 7 September 2021 Published online: 3 December 2023	The proposed method In this paper, a hybrid algorithm is developed in terms of the Landweber type iterative regularization and the Galerkin procedure. The problems have been first discretized by a Galerkin type method with piecewise constant functions as basis functions. We then start from a suitable initial value and experimentally choose the regularization parameter. The proposed method terminates when the maximum number of iterations is reached or a stopping rule is satisfied. The strategy will be accomplished rather fast which leads to efficient and fast numerical algorithm.
Keywords: Ill-posed problem, Regularization method, Landweber iterative method, Degree of ill-posedness, Integro- Differential-Algebraic equation.	Experimental results and discussion The validity and accuracy of the proposed algorithm are demonstrated through some illustrative examples. To clarify our results, we consider some test problems from the previously work and report the numerical results for different values of the number of nodes and iteration number. We also reported the CPU time for each kernel evaluation. It should be noted that, the iterative methods based on Landweber algorithm typically can cause a semi-convergence phenomenon, which means the error initially decreases while after some iterations begin to increase. This behavior depends on different factors such as level of the noise, the relaxation

parameter and the starting point. Under these crucial issues, the iterative algorithms may lead to fast or slow semi-convergence which indicates the key role of verification the semi-convergence. Our experimental results show that the regularization parameter is important either in postponing the semi-convergence or decreasing the divergence. If it is chosen too large, it gives an over-smoothed solution which may lacks the desired solution, otherwise it yields a solution that is unnecessarily, and possibly severely contaminated by propagated error.

Conclusion

Here, the numerical solution of semi-explicit Integro-differential algebraic equations, using a hybrid algorithm based on iterative regularization method is presented. The efficiency and accuracy of the algorithm are experimentally discussed. The main advantages of the proposed method are the low computational complexity and its convenient numerical implementation. The intrinsic property of the method is stipulated by its ability to efficiently control the number of iterations by varying the regularization parameter and subdivisions.

How to cite: Farahani M. S., Hadizadeh, M., (2023). A Hybrid Algorithm based on Iterative Regularization Methods for semi-explicit Integro-Differential-Algebraic Equations, *Mathematical Researches*, 9 (2), 43 - 62.



© The Author(s).

Publisher: Kharazmi University

معرفی یک الگوریتم ترکیبی مبتنی بر روش‌های منظم‌سازی تکراری برای معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه‌صریح

مهرداد سقرجوچی فراهانی^۱, محمود هادی زاده بیزدی^۲

۱. گروه ریاضی کاربردی، دانشکده ریاضی، دانشگاه صنعتی خواجه نصیرالدین طوسی، تهران، ایران. رایانame: amfarahani@kntu.ac.ir
۲. گروه ریاضی کاربردی، دانشکده ریاضی، دانشگاه صنعتی خواجه نصیرالدین طوسی، تهران، ایران. رایانame: hadizadeh@kntu.ac.ir

اطلاعات مقاله	چکیده
تاریخ دریافت:	۱۴۰۰/۱/۱۴
تاریخ بازنگری:	۱۴۰۰/۶/۶
تاریخ پذیرش:	۱۴۰۰/۶/۱۶
تاریخ انتشار:	۱۴۰۲/۹/۱۲
واژه‌های کلیدی:	در این مقاله یک الگوریتم ترکیبی حاصل از گسسته سازی گالرکین و روش تکراری لندوبر برای تقریب جواب معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه‌صریح معرفی و مورد استفاده قرار می‌گیرد. توجه ویژه به رده‌ای از معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه‌صریح است که در آن قیود جبری، دیفرانسیلی و انتگرالی نوع اول و لترابه صورت مشترک وجود دارد. خصوصیات مطلوب روش‌های تکراری به ویژه کنترل سرعت همگرایی و سهولت پیاده‌سازی عددی آنها موجب شده است که این دسته از روش‌ها برای حل مسایل معکوس در مقیاس بزرگ و به ویژه معادلات مورد نظر قابل توجه باشند. به دلیل ناپایداری مشتق‌گیری عددی و بد وضعی مساله اصلی، استفاده از روش‌های مستقیم بدون تاثیر عملگرهای دیفرانسیل یا انتگرال در اینجا مورد نظر است. به علاوه شدت بدوضعی به میزانی است که استفاده از روش‌های منظم سازی امری اجتناب ناپذیر است. ضمن معرفی روش ترکیبی از نوع منظم سازی تکراری و تحلیل همگرایی آن به ارزیابی الگوریتم پیشنهادی و کارآیی محاسباتی آن با استفاده از چند مثال عددی می‌پردازیم.
مسایل بدوضع;	
روشهای منظم سازی;	
روش تکراری لندوبر;	
شدت بدوضعی و ناپایداری عددی;	
معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری.	

استناد: سقرجوچی فراهانی، مهدی؛ هادی زاده بیزدی، محمود؛ (۱۴۰۲). معرفی یک الگوریتم ترکیبی مبتنی بر روش‌های منظم سازی تکراری برای معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه‌صریح. *پژوهش‌های ریاضی*, ۹(۲)، ۴۳-۶۲.



نویسنده‌گان:

ناشر: دانشگاه خوارزمی

۱. مقدمه

دستگاه معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری زیر را در نظر بگیرید:

$$\begin{cases} A(t)x'(t) + B(t)x(t) + \int_0^t K(t,s,x(s))ds = g(t) & t \in I := [0,T] \\ x(0) = x_0, \end{cases} \quad (1.1)$$

که در آن \mathbf{R}^d و $K : I \times I \times \mathbf{R}^d \rightarrow \mathbf{R}^d$ توابع برداری پیوسته و معلوم، $A(t)$ و $B(t)$ ماتریس‌های معلوم $d \times d$ (برای $d \geq 2$) و x تابع برداری مجهول است، به طوریکه A الزاماً یک ماتریس منفرد بوده و

$$\forall t \in I, \det A(t) = 0.$$

این رده از معادلات در مدل سازی ریاضی برخی از فرآیندهای کاربردی مانند بررسی خاصیت کشسانی اجسام و تحلیل رفتار دینامیکی راکتورهای شیمیایی ظاهر می‌شوند [۲۴، ۲۵]. در سال‌های اخیر تحلیل عددی این نوع معادلات توسط برخی محققان مورد نظر بوده است.

از جمله روش پیوسته ضمنی رونگه-کوتا در [۸] و رده‌ای از روش‌های خطی چند گامی و روش ضمنی اویلر در [۱۰، ۱۱، ۱۲] برای حل معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری مورد مطالعه قرار گرفته‌اند. همچنین اخیراً حل عددی معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه صریح با استفاده از روش هم محلی بر مبنای چند جمله‌ای‌های تکه‌ای پیوسته و ناپیوسته به ترتیب در [۷] و [۱۶] مورد بررسی قرار گرفته است.

۱.۱ معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه صریح

شکل نیمه صریح خطی معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری متناظر با (۱.۱) به صورت زیر بیان می‌شود:

$$\begin{cases} y'(t) + B_{11}(t)y(t) + B_{12}(t)z(t) = f_1(t) + (\mathcal{V}_{11}y)(t) + (\mathcal{V}_{12}z)(t), \\ 0 = f_2(t) + (\mathcal{V}_{21}y)(t) + (\mathcal{V}_{22}z)(t), \\ y(0) = y_0, \\ z(0) = z_0, \end{cases} \quad (1.2)$$

که در آن $A(t) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$, $B(t) = \begin{pmatrix} B_{11} & B_{12} \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$, $K = \begin{pmatrix} \mathcal{V}_{11} & \mathcal{V}_{12} \\ \mathcal{V}_{21} & \mathcal{V}_{22} \end{pmatrix}$, $g = (f_1, f_2)^T$ ،

$x = (y, z)^T$ تابع مجهول مورد نظر است به طوری که عملگر انتگرالی \mathcal{V} چنین تعریف می‌شود:

$$(\mathcal{V}_{ij}x)(t) := \int_0^t k_{ij}(t,s)x(s)ds, \quad i,j = 1,2.$$

به علاوه فرض می کنیم که توابع f_1 و f_2 به اندازه کافی دارای مشتقات پیوسته بوده و همچنین شرط $\det(k_{11}(t,t)) > 0$ برقرار باشد.

یکی از مفاهیم مهم و کلیدی در تجزیه و تحلیل نظری و عددی دستگاه معادله نیمه صریح (۲.۱)، مفهوم اندیس برای دستگاه معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری است. این مفهوم با رویکرد های مختلف همانند تحلیل اندیس برای معادلات دیفرانسیل جبری می تواند مورد نظر باشد. به عنوان نمونه دستگاه نیمه صریح (۲.۱) با شرط $\det(k_{11}(t,t)) > 0$ یک دستگاه انتگرال-دیفرانسیل جبری با اندیس یک نامیده می شود، زیرا با یک بار مشتق گیری به یک دستگاه معادلات انتگرال-دیفرانسیل معمولی از نوع ولترا تبدیل خواهد شد.

شرایط وجود و یکتایی جواب این رده از معادلات در [۶، ۷] مطرح شده است که در ادامه به برخی تعاریف مورد نیاز و قضایای مرتبط خواهیم پرداخت.

تعریف ۱.۰۱. دستگاه نیمه صریح انتگرال-دیفرانسیل جبری (۲.۱) دارای اندیس کنترل پذیر یک نامیده می شود، هرگاه معادله انتگرال نوع اول:

$$(\mathcal{V}_{22}w)(t) = f(t), \quad t \in I,$$

برای $f \in C^1(I)$ و w دارای جواب یکتا در $C(I)$ باشد.

تعریف ۲.۰۱. مجموعه مقادیر اولیه $(y_0, z_0)^T$ برای دستگاه نیمه صریح (۲.۱) سازگار است، اگر

$$k_{21}(0,0)y_0 + k_{22}(0,0)z_0 = -f'_2(0).$$

قضیه ۳.۰۱. [۶] فرض کنید که توابع B_{11} و B_{21} برای $n \geq 0$ متعلق به $C^n(I)$ و شرایط زیر برای توابع f_1 و f_2 و هسته k_{ij} برقرار باشد:

$$D := \{(t, s) : 0 \leq s \leq t \leq T\} \text{ که در آن } k_{1l} \in C^n(D) \quad (1)$$

$$|\det(k_{11}(t,t))| \geq k > 0 \text{ و } l = 1, 2 \text{ برای } k_{2l} \in C^{n+1}(D) \quad (2)$$

$$f_1(\cdot) = w \text{ و } f_2 \in C^{n+1}(I) \quad f_1 \in C^n(I) \quad (3)$$

آنگاه برای هر مجموعه سازگار از مقادیر اولیه $\{y_0, z_0\}$ ، دستگاه معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری (۲.۱) دارای $x(\cdot) = (y(\cdot), z(\cdot))^T$ و $y \in C^{n+1}(I)$, $z \in C^n(I)$ روى I می باشد، بطوریکه جواب یکتای $x = (y, z)^T$

شایان ذکر است که اگرچه برای حل دستگاه معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری، با استفاده از مشتق گیری می‌توان به دستگاه منظمی از معادلات انتگرال ولترا رسید، لیکن این رویکرد به لحاظ ناپایداری مشتق گیری عددی در اینجا مورد نظر نمی‌باشد. از این رو در این مقاله به دنبال ارائه الگوریتم‌های عددی مستقیم یعنی بدون استفاده از عملگرهای دیفرانسیل و انتگرال و مبتنی بر روش‌های تکراری منظم سازی برای این رده از معادلات هستیم.

بدیهی است که با توجه به ماهیت بدوپوشی معادلات انتگرال نوع اول، این دسته از معادلات نیز در رده مسائل بدوپوش قرار می‌گیرند. با این وجود، اگرچه بدوپوشی معادلات انتگرالی ولترا به شدت بدوپوشی معادلات فردھولم نیست لیکن در عمل، معادله ولترای نوع اولی که در دستگاه ظاهر می‌شود به حدی ناپایدار است که برای بدست آوردن یک جواب قابل قبول، نیاز به استفاده از روند‌های منظم سازی امری اجتناب ناپذیر است. در بخش بعد به بررسی روندهای تکراری منظم سازی و به کارگیری آنها بر روی این رده از معادلات عملگری خواهیم پرداخت.

۱.۲ بدوپوشی و روش‌های تکراری منظم سازی

اغلب روش‌های منظم سازی ارائه شده برای حل معادلات عملگری بر مبنای روش‌های تکراری هستند به قسمی که تکرار اولیه در آنها به طور معمول با یک تخمين اولیه از مجھولات شروع شده و روند تکراری تا وقتی که جوابها به دقت از پیش تعیین شده‌ای همگرا شوند، ادامه می‌یابد. در این بخش ابتدا به معرفی جواب پایدار برای معادله خطی بدوپوش می‌پردازیم.

در حالت کلی مساله ریاضی تعیین جواب u تحت عملگر A ، به فرض معلوم بودن داده اولیه b به طوری که $Au = b$ را در نظر بگیرید. عملگری است که عناصر فضای خطی X را با توجه به ویژگی‌های خود به روی عناصر فضای خطی Y تصویر می‌کند. وجود یکتاپی جواب این مساله در حالت کلی به ویژگی‌های عملگر A وابسته است، به خصوص اگر عملگر A یک به یک و پوشاش باشد، آنگاه جواب پیوسته مساله عبارتست از: $u = A^{-1}b$ و در این صورت مساله خوش وضع خواهد بود. خاصیت یک به یک بودن تضمین می‌کند که برای هر b مساله دارای جواب یکتاپی است، در حالیکه پوشایی، وجود جواب u برای هر عضو از فضای خطی Y را تضمین می‌کند. در نهایت اگر معکوس A پیوسته باشد، آنگاه جواب مساله به طور پیوسته به داده‌های اولیه وابسته است و در غیر این صورت مساله بدوپوش خواهد بود.

عموماً مشکل اصلی در حل مسائل کاربردی، عدم پایداری (عدم وابستگی پیوسته جواب مساله به داده‌های اولیه) می‌باشد، زیرا در اغلب موارد داده اولیه b به طور دقیق در دسترس نبوده و در عمل مقدار اختلال یافته b^δ موجود است به طوری که:

$$\|b^\delta - b\| < \delta.$$

بدیهی است که در این حالت خطاهای غیرقابل اجتناب نظری اندازه گیری داده های اولیه یا سایر خطاهای محاسباتی می توانند به قدری افزایش یابد که جواب حاصل را کاملاً "بی معنی" کند که در اینجا این موضوع به طور خاص برای حل دستگاه (۲.۱) مورد توجه قرار گرفته و بررسی و تحلیل آن با استفاده از یک الگوریتم منظم ساز تکراری پرداخته می شود.

یکی از رویکردهای متعارف برای حل مساله بذووضع $b = Au$ در فضای خطی X , استفاده از گسسته سازی است به طوری که عملگر A را در فضای متناهی بعد $X \subset X_n$ به ترتیبی محدود کنیم که منجر به خوش وضعی مساله شود. به عبارت دیگر یک مساله بذووضع با بردار مجهول نامتناهی به یک مساله تقریبی متناظر با بردار مجهول متناهی تبدیل شود. استفاده از ایده گسسته سازی برای منظم ساختن مساله به عنوان ویژگی "خود-منظم سازی" روش های گسسته سازی شناخته می شود. مطلب مهم در این میان آن است که آیا این خود-منظم سازی برای رسیدن به جواب قابل قبول یک مساله بذووضع کافی است؟ در حالت کلی باید گفت که این منظم سازی کافی نیست، یعنی برای رسیدن به جواب عددی مناسب برای مسائلی که داده ها در آنها با خطأ همراه هستند نیاز به پیاده سازی یکی از روش های منظم سازی داریم.

ملاحظه ۴.۱. توجه کنید که حتی زمانی که روش های منظم سازی مورد استفاده قرار گیرند، برای پیاده سازی روش عددی نیاز به گسسته سازی مساله خواهیم داشت. لذا لازم است به تاثیر این نوع گسسته سازی در جواب مساله نیز توجه شود که از این گونه منظم سازی با عنوان "منظم سازی همراه با گسسته سازی" یاد می شود. برای جزییات بیشتر [۱] را ببینید.

۲. روش تکراری لندوبر و پیاده سازی روی معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری

در این بخش با توجه به قرار گرفتن معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری در رده مسائل بذووضع به مرور برخی روش های موجود برای تقریب جوابهای عددی آنها می پردازیم. با گذشت زمان و گسترش کاربردهای مسائل معکوس، نیاز به روش های جدید و ترکیبی برای حل پایدار این گونه مسائل بیشتر احساس شد و لذا ابتدا روش های منظم سازی کلاسیک [۲۶]، [۲۷] و سپس روش های منظم سازی تکراری [۲۸]، [۲۹] و [۳۰] و [۳۱] برای حل مسائل بذووضع مورد استفاده قرار گرفتند. بسیاری از روش های منظم سازی کلاسیک مانند روش تیخونوف بر اساس محاسبه عملگر الحاقی مورد توجه بوده و لذا این دسته از روش ها ساختار اصلی معادله اولیه را حفظ نمی کنند. لیکن انواع دیگری از روش هایی از این نوع، موسوم به روش های منظم سازی از نوع ولترا نیز وجود دارند که ساختار ولترای معادله را حفظ می کنند. اگر چه نتایج نظری موجود برای این دسته از روش ها به مسائل با اندیس پایین و یا تعیین جواب مشروط به تعیین شرایط خاص بر روی عملگر A محدود می شود، ولی باید توجه داشت که این محدودیت ها تنها از جنبه نظری مورد توجه بوده و این به آن معنی نیست که این روش ها به طور کلی روی رده های مختلف مسائل بذووضع قابل اجرا نمی باشند.

نکته قابل توجه دیگر این است که معمولاً انتخاب مناسب پارامترهای منظم ساز و ساختار ماتریس مربوطه در روش‌های تکراری مورد نظر به طور موثری در کاهش تعداد دفعات تکرار و ارائه جواب قابل قبول تأثیرگذار است. با این دیدگاه، اگر چه ممکن است ساختار چنین روش‌های تکراری و پیاده سازی عددی آنها برای حل دستگاه معادلات انتگرالی جبری پیچیده به نظر نرسد، لیکن مساله اصلی چگونگی تعیین شرط توقف و نحوه انتخاب پارامتر منظم ساز می‌باشد. در این میان، روش تکراری لندوبر یکی از روش‌هایی است که می‌تواند برای حل عددی دستگاه معادلات حاصل از گسته سازی مسائل معکوس به کار رود که در ادامه به مرور و بررسی این روش و ویژگی‌های آن خواهیم پرداخت.

۱۰.۲ روش تکراری لندوبر

رده ابتدایی الگوریتم تکراری لندوبر که برای اولین بار در سال ۱۹۵۱ معرفی شد، امروزه به عنوان یکی از روش‌های تکراری مهم برای حل مسائل بدوضع و دستگاه‌های مقیاس بزرگ شناخته می‌شود. فرض کنید هدف حل مساله $Au = b$ باشد، روش تکراری یا الگوریتم لندوبر به صورت زیر مطرح می‌شود:

(۱) انتخاب مقدار اولیه u .

(۲) محاسبه u_{k+1} با استفاده از روند تکراری $u_{k+1} = u_k + \gamma A^T M(b - Au_k)$ که در آن γ پارامتر تخفیف و M یک ماتریس معین مثبت متقارن است.

(۳) ادامه روند تکراری تا تحقق شرایط توقف.

در خصوص اهمیت این دسته از روش‌های تکراری به عنوان نمونه می‌توان به کاربرد آنها برای حل مساله تعیین نقطه ای در اشتراک تعدادی مجموعه محدب بسته اشاره نمود. این مساله، به مساله شدنی محدب (CFP) موسوم بوده که در تصویر برداری پزشکی و پرتو درمانی، پردازش سیگنال و مینیمم سازی توابع محدب غیرهموار کاربرد داشته [۱۳، ۱۴، ۱۵] و عموماً به دستگاه‌های بدوضع با ابعاد بزرگ که دارای رتبه کامل نیستند، منتهی می‌شوند. برای حل این نوع از مسائل، استفاده از روش‌های تکراری از قبیل الگوریتم‌های مبتنی بر تصویر متعمد نیز به طور موثری توصیه شده است.

نکته ۱۰.۲. یکی از نکات مهم در هنگام به کارگیری روش‌های تکراری لندوبر، نحوه برخورد با پدیده "شبیه همگرایی" است که در آن خطای محاسبه جواب تقریبی در ابتدا کاهش یافته، اما با ادامه روند تکراری، با توجه به میزان اختلال موجود در داده‌ها و شدت بدوضعی مساله، به یکباره رو به افزایش می‌گذارد. برای کنترل و رفع این پدیده و رسیدن به جواب تقریبی مناسب، ایده‌هایی برای توقف الگوریتم و تعیین پارامترهای تخفیف توسعه محققین ارائه شده که برخی از آنها در [۳۲، ۳۳] آمده است.

به طور خاص در این مقاله از میان گونه‌های مختلف روش لندوبر، روش تکراری لندوبر - فریدمن مورد نظر است که یکی از روش‌های کلاسیک منظم‌سازی تکراری در پایدار سازی مسائل بذوپوش به ازای $M = I$ بوده و رابطه بازگشتی آن به صورت زیر است:

$$u_{k+1} = (I - \gamma A^T A)u_k + \gamma A^T b, \quad k = 0, 1, \dots$$

از آنجا که به طور معمول در مسائل واقعی جواب دقیق در دسترس نیست، لذا به فرض اطمینان از همگرایی روش، می‌توان میزان خطای در هر مرحله با توجه به نتایج تکرار مرحله قبل کنترل نمود. نشان داده شده است که در روش‌های منظم‌سازی تکراری استفاده از ضریب تخفیف مناسب اهمیت ویژه‌ای داشته و موجب افزایش سرعت همگرایی، به تعویق افتادن پدیده شبیه همگرایی و همچنین میرایی نوسانات در تکرارها می‌شود ([۲۱] را ببینید).

۲.۲ پیاده سازی الگوریتم

بدیهی است که در کاربردهای عملی، اغلب به دنبال یافتن جواب عددی یک مساله و تبدیل مدل پیوسته به یک مدل گسسته هستیم. به طور معمول گسسته سازی عددی عملگرهای انتگرالی ولتاً، منجر به یک ماتریس پایین مثلثی (یا شبیه پایین مثلثی) می‌شود که دارای ساختار تنک و ساده است. با توجه به آنکه دستگاه معادله حاصل از گسسته سازی یک مساله پیوسته بذوپوش، دارای ویژگی‌هایی نظیر حساسیت نسبت به خطاهای دارای بسامد زیاد می‌باشد، لذا ماتریس ضرایب متناظر یک ماتریس بدشرط است. اگرچه فرایند گسسته سازی و تبدیل یک مساله در فضای با بعد نامتناهی به یک مساله متناهی تا حدودی به منظم سازی کمک می‌کند، ولی عدد شرطی ماتریس حاصل معمولاً عددی بزرگ است، بطوری که در اکثر موارد برای دستیابی به جواب‌های تقریبی قابل قبول، هنوز هم به نوعی روش منظم سازی نیاز است.

اکنون دستگاه خطی نیمه صریح (۲.۱) را در نظر گرفته و آن را به فرم فشرده زیر بازنویسی می‌کنیم:

$$Tx = g, \quad (۱.۲)$$

که در آن L یک عملگر ماتریسی مرکب و ماتریس $T = A(t) + B(t)$ به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$L = \begin{pmatrix} -\mathcal{V}_{11} & -\mathcal{V}_{12} \\ -\mathcal{V}_{21} & -\mathcal{V}_{22} \end{pmatrix}.$$

معادله (۱.۲) پس از گسسته سازی به دستگاه معادله خطی زیر تبدیل می‌شود:

$$Ax^\delta = g^\delta, \quad (۲.۲)$$

که در آن A و g^δ به ترتیب ماتریس متناظر با عملگر T و بردار مختل شده g با میزان اختلال δ بوده و x^δ بردار جواب تقریبی است.

در این بخش یک فرم گسسته ساده و مستقیم با استفاده از روش گالرکین برای نمایش مساله اصلی در فضای با بعد متناهی مورد نظر است که مجهولات مساله به صورت ترکیب خطی از N تابع پایه ای نمایش داده می شوند. برای این منظور فرم فشرده (۱.۲) را در نظر گرفته و مولفه های بردار جواب x^δ یعنی $y^\delta = (y_1, y_2, \dots, y_N)^T$, $z^\delta = (z_1, z_2, \dots, z_N)^T$ تقریب می زنیم که در آن توابع پایه ای ψ_1, \dots, ψ_N توابع تکه ای ثابت در نظر گرفته شده اند. نهایتاً بردار جواب $(y^\delta, z^\delta)^T$ از حل عددی معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری گسسته (۲.۲) با استفاده از الگوریتم زیر حاصل می شود:

الگوریتم ۲.۲. الگوریتم ترکیبی مبتنی بر روش های منظم سازی تکراری برای معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه صریح (۱.۲):

گام ۱. مقداردهی اولیه: مقادیر x^0 و $\tau > 0$ را به طور دلخواه انتخاب کرده و قرار می دهیم:

$$\text{میزان اختلال} = \delta = 0.$$

گام ۲. تعیین بردار مانده $\Delta_k^\delta := Ax_k - g^\delta$

گام ۳. شرط توقف: $\|\Delta_k^\delta\| \leq \tau \delta$ برو به گام ۶

گام ۴. محاسبه x_{k+1} با استفاده از فرمول تکراری لندوبر:

$$x_{k+1} = x_k + \gamma A^T M (g^\delta - Ax_k),$$

که در آن γ به عنوان پارامتر تخفیف و M یک ماتریس مثبت معین متقاضی انتخاب می شود.

گام ۵. افزایش شمارنده: $k := k + 1$ و برو به گام ۲.

گام ۶. توقف الگوریتم با برآورده شدن شرط توقف و بازگرداندن مقدار $x_k = x^\delta$ به عنوان جواب تقریبی معادله.

در عمل برای اجرای الگوریتم، با شروع از یک حدس اولیه مناسب، بعنوان مثال $x^0 = 0$ و قرار دادن ماتریس واحد به جای ماتریس M می توان پارامتر تخفیف γ را به طور تجربی مقدار ثابتی انتخاب نمود.

۳.۲ استراتژی تعیین پارامتر تخفیف

نحوه انتخاب پارامتر تخفیف بهینه در روش‌های منظم سازی تکراری از جمله موارد مهم و قابل بحث است. در این مقاله برای انتخاب پارامتر تخفیف γ مناسب ابتدا بر اساس قاعده تمایز موروزف [۳۴] و [۳۵] با شرط توقف پسین، مقدار اولیه مناسبی به صورت زیر اختیار می‌کنیم:

$$\gamma = \sup \{ \gamma > 0 : \|Au_\gamma - b^\delta\| \leq \tau\delta \},$$

که در آن جواب تقریبی معادله $Au = b$ با استفاده از دنباله توابع $\{u_n\}_{n=1}^{\infty}$ و با شروع از حدس اولیه مناسب u_0 به صورت u_n تولید شده و $\gamma > 1$ یک عدد ثابت می‌باشد. سپس با قرار دادن شرط توقف به میزان دقت مورد نظر و اجرای روند تکراری نسبت به بهینه کردن پارامتر تخفیف به صورت تجربی اقدام می‌کنیم.

توجه کنید که در حالت خاص، اگر $M = I$ و $(I - \gamma A^T A)^{-1} \in (0, 2\|A^T A\|^{-1}]$ اختیار شوند، آنگاه $(I - \gamma A^T A)^{-1}$ یک عملگر انقباضی است و به این ترتیب شرط کافی برای تعیین پارامتر تخفیف مشخص خواهد شد. (برای جزئیات بیشتر [۲۰، ۲۱] را ببینید).

قضیه زیر، همگرایی الگوریتم تکراری ارائه شده را برای حل معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری (۲.۱) نشان می‌دهد:

قضیه ۳.۲. عملگر خطی و کراندار A را با هسته و توابع به اندازه کافی پیوسته مشتق پذیر روی دامنه $[0, T]$ در فرم گسسته (۲.۲) در نظر بگیرید. فرض کنید شرایط وجود و یکتاپی جواب برای دستگاه معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری (۲.۱) برقرار بوده و به علاوه پارامتر تخفیف به شیوه مناسبی انتخاب شده است. آنگاه جواب تقریبی حاصل از روند تکراری ارائه شده در الگوریتم (۲.۲) با شروع از تقریب اولیه x^0 ، شرط همگرایی را برآورده می‌کند. یعنی اگر x^* جواب اصلی مساله باشد، برای k ‌های از مرتبه به اندازه کافی بزرگ به بعد داریم:

$$\|x_k - x^*\| \rightarrow 0$$

اثبات. رابطه $x_{k+1} = x_k + \gamma A^T M (g^\delta - Ax_k)$ را به صورت زیر بازنویسی می‌کنیم:

$$x_{k+1} = (I - \gamma A^T M A) x_k + \gamma A^T M g^\delta.$$

باتوجه به کرانداری A ، فرض کنید مقدار کران طوری باشد که تمام مقادیر ویژه A داخل دایره واحد قرار گرفته و لذا شعاع طیفی A به یک محدود باشد. همچنین با توجه به برقراری شرایط وجود و یکتاپی جواب، با شروع از یک تقریب اولیه x^0 برای روند تکراری داریم:

$$\begin{aligned} x_k &= \\ (I - \gamma A^T M A)^k x_0 + &\left(I + (I - \gamma A^T M A) + (I - \gamma A^T M A)^2 + \dots + (I - \gamma A^T M A)^{k-1} \right) (\gamma A^T M g^\delta), \\ &\text{یا} \\ (I - (I - \gamma A^T M A)) &\left(I + (I - \gamma A^T M A) + (I - \gamma A^T M A)^2 + \dots + (I - \gamma A^T M A)^{k-1} \right) = \\ &I - (I - \gamma A^T M A)^k. \end{aligned}$$

از آنجایی که جواب معادله به x وابسته نیست، برای همگرایی روند تکراری به جواب یکتا با شروع از x لازم است ضریب x یعنی $(I - \gamma A^T M A)^k$ به صفر همگرا شود. بنابراین اگر $k \rightarrow \infty$ آنگاه:

$$(I - \gamma A^T M A)^k \rightarrow 0$$

و در نتیجه:

$$(I - \gamma A^T M A)^k x_0 \rightarrow 0$$

همچنین از روابط قبل داریم:

$$I + (I - \gamma A^T M A) + (I - \gamma A^T M A)^2 + \dots + (I - \gamma A^T M A)^k \rightarrow (I - (I - \gamma A^T M A))^{-1}$$

و در نهایت پس از جایگزینی نتیجه می‌شود:

$$x_k \rightarrow (\gamma A^T M A)^{-1} (\gamma A^T M g^\delta)$$

که شرط لازم و کافی برای همگرایی است.

از طرف دیگر با توجه به انتخاب مناسب پارامتر تخفیف و اینکه در اینجا ماتریس M به گونه‌ای انتخاب می‌شود که عملگر $(I - \gamma A^T M A)$ از مرتبه به اندازه کافی بزرگ به جواب دستگاه معادله میل می‌کند، یعنی

$$\|x_k - x^*\| \rightarrow 0$$

تذکر ۴.۰۲. شایان ذکر است که برای به دست آوردن یک جواب تقریبی برای یک مساله بدوضع، داشتن یک کران قابل کنترل برای اختلال موجود در داده‌ها به صورت $\delta < \|b^\delta - b\|$ ضروری است.

اگر چه روش‌های تکراری منظم سازی در زمینه مسائل کاربردی در سالهای اخیر به دلیل پیشرفت سریع حوزه فناوری محاسباتی توجه زیادی را به خود جلب کرده و در بسیاری از موارد عملکرد مناسبی داشته‌اند، با این حال لازم به ذکر است که این روش‌ها در حل مسائلی که جواب آنها به طور تقریبی و با دقت محدود مورد نیاز است، بسیار کارآمدتر هستند. به

خصوص وقتی که داده‌ها با اختلال زیاد همراه باشد، چنین روش‌هایی به دلیل انتخاب N نه چندان بزرگ به واسطه موازنۀ سایر شاخص‌ها جهت کنترل خطای جواب، معمولاً نتایج بهتری را به دست می‌دهند.

۳ نتایج عددی

هدف ما در این بخش تخمین خطای جواب تقریبی حاصل از الگوریتم ارائه شده و بررسی نتایج عددی روی چند مساله نمونه‌ای استاندارد می‌باشد. در اینجا سه نمونه معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری را با اهداف مختلف در نظر می‌گیریم. هدف کنترل سه عامل انتخاب پارامتر تخفیف، تعداد افزارها و تعداد دفعات تکرار روش و تاثیر این شاخص‌ها بر دقت مولفه‌های جبری و عادی جواب مساله است. در اینجا پارامتر تخفیف بهینه را با هدف برقراری تعادل بین تمام شاخص‌های ذکر شده و بر اساس نتایج تجربی حاصله به صورت $\gamma = \frac{7}{4}$ در هر سه مثال انتخاب می‌کنیم. تمام نتایج بدست آمده با استفاده از کدنویسی تحت نرم افزار Mathematica[®] محاسبه و گزارش شده‌اند.

مثال ۱۰.۳. [۱۶] معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری (۱.۱) را با مقادیر زیر در نظر می‌گیریم:

$$A(t) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad B(t) = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 2 & 3 \end{pmatrix}, \quad K(t, s) = \begin{pmatrix} t+s+1 & t^2+s^2+2 \\ t+s+4 & t^2+s^2+1 \end{pmatrix},$$

به طوری که جمله آزاد $g(t)$ به گونه‌ای انتخاب می‌شود که جواب دقیق معادله عبارتست از:

$$y(t) = \sin(t), \quad z(t) = \cos(t).$$

همچنانکه اشاره شد پارامتر تخفیف و حداکثر تعداد تکرارها می‌توانند به صورت سازگار و با شرط توقف و یا در کل الگوریتم ثابت در نظر گرفته شوند.

نتایج حاصل از اجرای الگوریتم پیشنهادی به ازای مقادیر مختلف N ابتدا برای تعداد تکرارهای ثابت به ازای $m=50$ و بدون در نظر گرفتن شرط توقف در جدول ۱ گزارش شده است. در جدول ۲ با استفاده از قاعده توقف و به ازای شرط توقف $1/0$ ، یعنی با در نظر گرفتن میزان اختلال δ ، مقدار ثابت τ به طوری انتخاب شده است که برای توقف تکرارها کافیست شرط $1/0 < \|Ax_m - g^\delta\|$ برقرار شود، این جدول تاثیر همزمان تعداد تکرارها و مقادیر مختلف N را به ازای پارامتر تخفیف ثابت بر روی دقت مولفه‌های جبری و عادی جواب نشان می‌دهد.

N	$\ y - y^\delta\ $	$\ z - z^\delta\ $	خطای محاسبه y در [۱۶]	خطای محاسبه z در [۱۶]	Time (sec)
6	1/90 E-01	1/35 E-01	-	-	0/015
8	8/49 E-02	4/75 E-02	-	-	0/031
10	1/97 E-02	1/39 E-02	-	-	0/046
12	2/67 E-02	4/37 E-02	-	-	0/062
16	-	-	1/79 E-04	2/01 E-04	-
32	-	-	4/47 E-05	4/70 E-05	-

جدول ۱: مقایسه خطای روش تکراری لندوبر برای مثال ۱.۳ به ازای تعداد تکرار $m=50$ نسبت به روش هم محلی با چندجمله ای های تکه ای مرتبه دو [۱۶] مرتبه دو [۱۶]

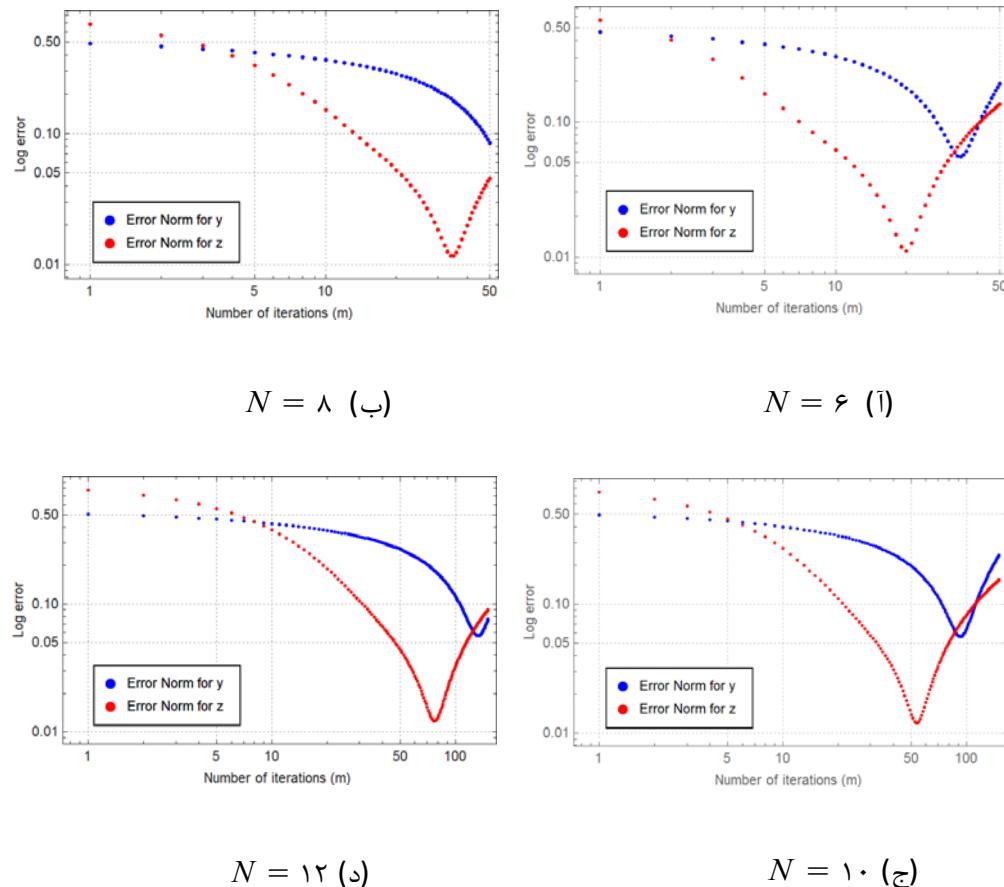
همچنین به جهت مقایسه، نتایج حاصل از اجرای روش هم محلی بر اساس تقریب چندجمله ای های تکه ای مرتبه دو در [۱۶] در جدول ۱ آمده است.

لازم به ذکر است که هزینه محاسباتی، سرعت و زمان اجرای الگوریتم ارائه شده در اینجا برای رسیدن به دقت محدود و مناسب با انتظار کاربران از دقت جواب های تقریبی مساله نسبت به روش هم محلی برای چندجمله ایهای تکه ای درجه دو بسیار کمتر بوده که در جدول آمده است. لیکن جهت انجام مقایسه با شرایط یکسان، اطلاعاتی از این نوع در مورد روش [۱۶] در دست نیست. به علاوه همانطور که در شکل ۱ مشاهده می شود در روش پیشنهادی، ظرفیت ترشدن افزار ها الزاماً موجب بهبود جواب های تقریبی نشده ولیکن می تواند وقوع پدیده شبه همگرایی را به تعویق بیندازد که این شاخص، بسته به انتخاب نوع شرط توقف و انتخاب افزار مناسب، نقش مهمی در تعداد تکرارها و هزینه محاسباتی مربوطه خواهد داشت. با این رویکرد، نقش انتخاب پارامتر N نه چندان بزرگ در جدول ۱ به لحاظ انجام مقایسه نسبت به سایر روش های تصویری که معمولاً بهبود خطای آنها متناسب با افزایش تعداد تقسیمات بازه و همچنین مرتبه چندجمله های تقریب می باشد در کاهش هزینه های محاسباتی از اهمیت ویژه ای برخوردار است.

همچنین در شکل ۱ برای حداکثر تعداد تکرار $m = 50$ و $m = 150$ رفتار خطای روش تکراری ارائه شده نشان داده می شود. زمان محاسباتی اجرای روش برای تمام مقادیر N نیز در جدول ها گزارش شده است.

N	m	$\ y - y^\delta\ $	$\ z - z^\delta\ $	Time (sec)
6	27	9/90 E-01	3/79 E-02	0/015
8	48	9/57 E-02	4/04 E-02	0/031
10	74	9/79 E-02	3/99 E-02	0/062
12	106	9/85 E-02	3/99 E-02	0/125

جدول ۲: ثابت بودن میزان خطای روش تکراری لندوبر برای مثال ۱.۳ با شرط توقف ۰/۱ به ازای تعداد تکرارهای مختلف.



شکل ۱: نمایش رفتار خطای برای مولفه‌های بردار جواب در مثال ۱.۳ به ازای مقادیر مختلف N

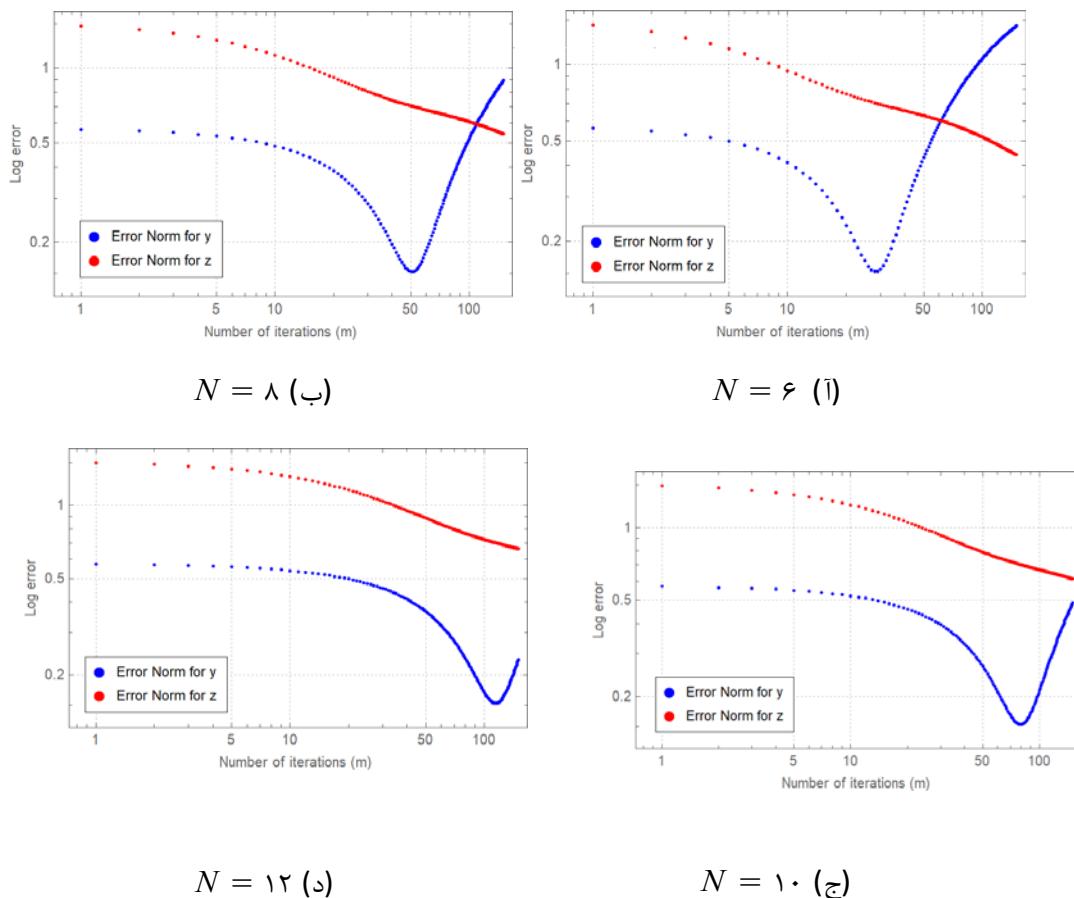
مثال ۲.۳. در معادله انتگرال-دیفرانسیل جبری (۱.۱)، فرض کنید $B(t)$ نیز یک ماتریس منفرد بوده به طوری که

$$A(t) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad B(t) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad K(t, s) = \begin{pmatrix} t+s & t^2+s^2 \\ s-t^2 & t+s+1 \end{pmatrix},$$

به قسمی که جواب دقیق معادله عبارتست از:

$$y(t) = t, \quad z(t) = t + 1.$$

شکل ۲ رفتار خطای مولفه های بردار جواب را به ازای $m = 150$ و پارامتر تخفیف $\gamma = \frac{7}{4}$ به ازای مقادیر مختلف N نمایش می دهد.



شکل ۲: نمایش رفتار خطای برای مولفه های بردار جواب در مثال ۲.۳ به ازای مقادیر مختلف N

مثال ۳.۳

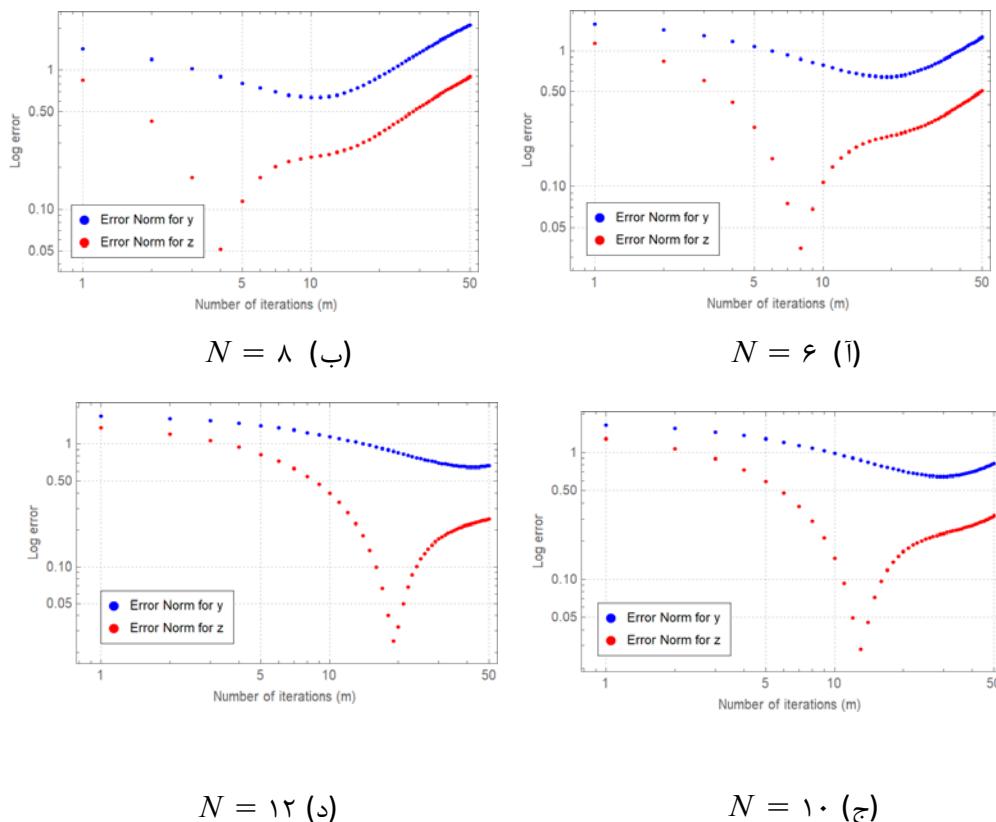
$$A(t) = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad B(t) = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 2 \end{pmatrix}, \quad K(t,s) = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix},$$

جواب دقیق عبارتست از:

$$y(t) = e^t, \quad z(t) = t + 1.$$

در این مثال نیز حداکثر تعداد تکرارها $m = 50$ و پارامتر تخفیف $\gamma = \frac{7}{4}$ انتخاب شده است. نتایج عددی نشان می‌دهد که به دلیل وجود عامل دیفرانسیلی در معادله اول و ناپایداری حاصله در تعیین مولفه z ، در مثال‌های ۳.۳ و ۱.۳ دقت مؤلفه جبری z از y محسوس‌تر است.

رخداد پدیده شبه همگرایی و کنترل تعداد افزارها به منظور پیش‌گیری از تعویق همگرایی نیز به وضوح در نمودارها مشاهده شده و زمان محاسباتی لازم تکرار الگوریتم پیشنهادی در قالب نتایج ستون آخر جدول‌ها دیده می‌شود.



شکل ۳: نمایش رفتار خطا برای مولفه‌های بردار جواب در مثال ۳.۳ به ازای مقادیر مختلف N

نتیجه گیری

در این مقاله حل عددی معادلات انتگرال-دیفرانسیل جبری نیمه صریح با به کارگیری الگوریتم ترکیبی حاصل از گسسته سازی گالرکین و روش تکراری لندوبر ارائه شد. نتایج تجربی و محاسباتی حاصل از اجرای الگوریتم روی چند نمونه از مثال‌های متنوع گزارش و مورد بحث قرار گرفته و کارایی و صحت آن نسبت به نتایج نظری نشان داده شد. از جمله مزایای روش پیشنهادی پیچیدگی محاسباتی کم و سرعت بالای اجرای روش نسبت به سایر روش‌های تصویری برای این دسته از مسایل خواهد بود که به ویژه می‌تواند در حل مدل‌های کاربردی موثر واقع شود.

References

1. P. K. Lamm, A survey of regularization methods for first-kind Volterra equations, In Surveys on SolutionMethods for Inverse Problems, Springer, 2000.
2. P. K. Lamm, Approximation of ill-posed Volterra problems via predictor-corrector regularization methods, SIAM J. Applied Math. **56** (1996), 524-541.
3. L. Landweber, An iteration formula for Fredholm integral equations of the first kind, American J. Math., **73** (1951), 615-624.
4. H. Liang and H. Brunner, Integral-algebraic equations: theory of collocation methods I, SIAM J. Numer. Anal. **51** (2013), 2238-2259.
5. H. Liang and H. Brunner, Integral-algebraic equations: theory of collocation methods II, SIAM J. Numer. Anal. **54** (2016), 2640-2663.
6. H. Brunner, Volterra Integral Equations: An Introduction to Theory and Applications, Cambridge University Press, 2017.
7. H. Brunner, Collocation Methods for Volterra Integral and Related Functional Equations, Cambridge University Press, 2004.
8. J. P. Kauthen, Implicit Runge-Kutta methods for some integro-differential algebraic equations, Appl. Numer. Math. **13** (1993), 125-134.
9. J. P. Kauthen, The numerical solution of Volterra integral-algebraic equations of index 1 by polynomialspline collocation method, Math. Comp. **70** (2000), 1503-1514.
10. M. V. Bulatov, Integro-differential systems with a degenerate matrix multiplying the derivative, Differ.Eq. **38** (2002), 731-737.
11. M. V. Bulatov and E. V. Chistyakova, On a family of singular integro-differential equations, Comput. Math. Math. Phys. **51** (2011), 1558-1566.
12. M. V. Bulatov and E. V. Chistyakova, Numerical solution of integro-differential systems with a degenerate matrix multiplying the derivative by multistep methods, Differ. Eq. **42** (2006), 1317-1325.

13. F. Natterer and F. Wubbeling, Mathematical Methods in Image Reconstruction, SIAM, 2001
14. M. Bertero and P. Boccacci, Introduction to Inverse Problems in Imaging, IPP, 1998.
15. P. Brianzi, F. D. Benedetto and C. Estatico, Improvement of space-invariant image deblurring by preconditioned Landweber iterations, SIAM J. Sci. Comput. **30** (2008), 1430–1458.
16. S. Pishbin, The numerical solution of the semi-explicit IDAEs by discontinuous piecewise polynomial approximation, Appl. Math. Comput. **339** (2018), 93-104.
17. R. Plato, Iterative and Parametric Methods for Linear Ill-posed Problems, TU Berlin, 1995.
18. M. Hadizadeh, F. Ghoreishi and S. Pishbin, Jacobi spectral solution for integral-algebraic equations of index-2, Appl. Numer. Math. **61** (2011), 131-148.
19. M. S. Farahani and M. Hadizadeh, Direct regularization for system of Integral-Algebraic Equations of index-1, Inverse Probl. Sci. Engng. **26** (2018), 728-743.
20. C. L. Byrne, Iterative Algorithms in Inverse Problems, UMass Library, 2006.
21. T. Elfving and T. Nikazad, Stopping rules for Landweber-type iteration, Inverse Probl. **23** (2007), 1417-1432.
22. S. Kindermann and A. Leitao, Convergence rates for Kaczmarz-type regularization methods, Inverse Probl. Imag. **8** (2014), 149-172.
23. C. W. Gear, Differential algebraic equations, indices and integral algebraic equations, SIAM J. Numer. Anal. **27** (1990), 1527-1534.
24. M. Kot, Elements of Mathematical Ecology, Cambridge University Press, 2001.
25. I. D. Kopeikin and V. P. Shishkin, Integral form of the general solution of equations of steady-state thermoelasticity, Comput. Math. Math. Phys. **52** (2012), 691-701.
26. H. W. Engl, M. Hanke and A. Neubauer, Regularization of Inverse Problems, Kluwer Academic Publisher, 1996.
27. V.O. Sergeev, Regularization of Volterra equations of the first kind, Soviet Math. Dokl. **12** (1971), 501-505.
28. R. Plato, On the discrepancy principle for iterative and parametric methods to solve linear ill-posed equations, Numer. Math. **75**(1) (1996), 99-120.
29. V.V. Vasin, Monotone iterative processes for nonlinear operator equations and their applications to Volterra equations, J. Inverse Ill-Posed Probl. **4**(4) (1996), 331-340.
30. R. Plato, The Galerkin scheme for Lavrentiev's m -times iterated method to solve linear accretive Volterra integral equations of the first kind, BIT J. Numer. Anal. **37** (1997), 404-423.

31. Y. Wang, X. Gu, T. Yu and S. Fan, Iterative Lavrentiev regularization for symmetric kernel-driven operator equations: with application to digital image restoration problems, *Science in China Series F: Information Sciences*, **48** (2005), 467-483.
32. T. Elfving, T. Nikazad and P. C. Hansen, Semi-convergence and relaxation parameters for a class of SIRT algorithms, *Electron. Trans. Numer. Anal.* **37** (2010), 321-336.
33. T. Elfving, P. C. Hansen and T. Nikazad, Semiconvergence and relaxation parameters for projected SIRTalgorithms, *SIAM J. Sci. Comput.* **34** (2012), 2000-2017.
34. V.A. Morozov, Methods for Solving Incorrectly Posed Problems, Springer, 1984.
35. V.A. Morozov, Regularization Methods for Ill-Posed Problems, CRC Press, 1993.