

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ



دانشکده علوم

گروه ریاضی

پایان نامه جهت اخذ درجه کارشناسی ارشد رشته ریاضی کاربردی

روش تعمیم یافته حداقل مانده (GMRES) برای حل دستگاه های معادلات خطی

استاد راهنما:

پروفسور محمد تقی درویشی

نگارش:

سمیه رضایی

آسفند ماه ۱۳۸۹

تقدیم به

روان پاک پدرم

پاکی قدمش

صفای وجودش

سکینی سکوتش

نجابت و غرورش

و باز مرمه کلامش

درجذبه محراب

کسترہ و سیع جنت بود

و من فقط مرمی خواندش  
پ

## تشکر و قدردانی

منت خدای را عزوجل، که طاعتمندی، موجب قرب است و به شکر اندرش، مزید نعمت.

از استاد گرانقدر، جناب آقای دکتر محمد تقی درویشی که در طی مراحل تحقیق و تدوین پایان‌نامه همواره مشاور و راهنمای من بوده‌اند، سپاسگزارم.

از همه دوستان خوبیم از جمله خانم‌ها: مریم امیری، فاطمه چراغی، سمیه بهرامی، شادی امیری، سمیه دایی‌چین و مریم معطرپور و آفایان، محمد نجفی و نورالله درویشی صمیمانه تشکر می‌کنم و موفقیت روزافزون را برای آن‌ها از خداوند متعال خواستارم.

## چکیده

حل دستگاههای معادلات خطی از اهمیت ویژه‌ای در مسایل فنی و مهندسی برخوردار است. ولی در بعضی موارد با دستگاههای غیرخطی مواجه می‌شویم، برای حل این گونه دستگاهها می‌توان از روش‌های تکراری مانند روش نیوتن، در هر تکرار، حل آن را به حل یک دستگاه معادلات خطی منوط کرد.

روش تعمیم یافته ماندها یا  $GMRES$  یکی از روش‌هایی است که اخیراً به منظور حل دستگاههای معادلات خطی مورد استفاده قرار می‌گیرد. این روش در مقایسه با روش‌های تکراری مانند گاووس-سایدل یا ژاکوبی از دقت بیشتر و سرعت همگرایی بالاتری برخوردار می‌باشد. روش‌های تکراری موجود و جدید برای بهبود زمان حل مسایل و کاهش خطا ابداع می‌گردند. کاهش زمان اجرا یکی از مسایل مهمی است که در این پایان‌نامه مورد بررسی قرار می‌گیرد، در این پایان‌نامه برآنیم که به معرفی روش  $GMRES$  به منظور تسریع همگرایی روش‌های موجود پردازیم.

این پایان‌نامه به شرح زیر تدوین شده است:

فصل اول را با بیان برخی تعریف‌های مورد نیاز در فصل‌های بعدی آغاز می‌کنیم و در ادامه آن، روش تکراری نیوتن، مفهوم همگرایی و هم چنین مرتبه همگرایی آن را برای حل دستگاههای معادلات غیرخطی شرح می‌دهیم و پایان این فصل یکی از روش‌های مرتبه‌های بالاتر شبه-نیوتن را معرفی می‌کنیم. در فصل دوم روش تعمیم یافته حداقل مانده را برای حل دستگاه خطی  $Ax = b$  ارائه می‌دهیم. در فصل سوم و چهارم به تحلیل همگرایی روش  $GMRES$  توسط چند جمله‌ای‌های چبیشف نوع اول و نوع دوم برای حل دستگاههای معادلات خطی  $Ax = b$  که ماتریس  $A$  ماتریسی سه قطری است، می‌پردازیم.

## فهرست مطالب

### صفحه

### عنوان

#### فصل اول: تعاریف و مقدمات

۲.....	۱-۱ - تعاریف.....
۵.....	۲-۱ - مقدمه.....
۶.....	۱-۳ - روش نیوتن برای حل دستگاه معادلات غیرخطی $F(X) = 0$ .....
۶.....	۱-۴ - تعمیم روش نیوتن.....
۱۰.....	۱-۵ - ساختار روش تجزیه آدومین.....
۱۲.....	۱-۵-۱ - چند جمله‌ای‌های آدومین.....
۱۳.....	۱-۶ - روش مرتبه سوم.....

#### فصل دوم: روش $GMRES$ برای حل دستگاه معادلات خطی $Ax=b$

۱۹.....	۱-۲ - مقدمه.....
۲۰.....	۲-۲ - فضای حاصلضرب داخلی.....
۲۳.....	۲-۳ - تصویر روی یک زیر فضا .....
۲۷.....	۴-۲ - روش‌های تصویر سازی در حالت کلی .....
۳۲.....	۵-۲ - روش $GMRES$ .....
۳۳.....	۱-۵-۲ - روش آرنولدی.....
۳۶.....	۲-۵-۲ - اساس روش $GMRES$ .....
۳۹.....	۶-۲ - پیاده سازی بخشی از $GMRES$ .....
۴۳.....	۷-۲ - روش‌های مرتبه بالاتر برای حل دستگاه معادلات خطی $GMRES$ .....
۴۶.....	۸-۲ - همگرایی روش $GMRES$ .....

#### فصل سوم: تحلیل همگرایی روش $GMRES$ توسط چند جمله‌ای چبی‌شف نوع اول برای سیستم سه قطری

۴۸.....	۱-۳ - خلاصه.....
۵۲.....	۲-۳ - فرمول محاسبه مانده برای یک سیستم قطری شدنی.....
۵۴.....	۳-۳ - فرمول بندی جدید مانده با استفاده از چند جمله‌ای چبی‌شف نوع اول.....
۵۶.....	۴-۳ - برآورد مانده در حالت کلی .....
۵۸.....	۴-۴-۳ - تعیین کران مانده با سمت راست در حالت کلی .....
۶۹.....	۵-۳ - سمت راست در حالت خاص.....
۷۰.....	۱-۵-۳ - سمت راست با $b = e_1$ .....
۷۳.....	۲-۵-۳ - سمت راست با $b = e_N$ .....
۷۸.....	۳-۵-۳ - سمت راست با $b = b_{(1)}e_1 + b_{(N)}e_N$ .....

۸۶.....	۶-۳ - بدترین سرعت همگرایی
۸۷.....	۷-۳ - نتیجه
فصل چهارم: تحلیل همگرایی روش <i>GMRES</i> توسط چند جمله‌ای چبی‌شف نوع دوم برای سیستم سه قطرب	
۹۰.....	۱-۴ - مقدمه
۹۱.....	۲-۴ - نتایج اصلی
۹۵.....	۳-۴ - سمت راست در حالت خاص
۹۶.....	۱-۳-۴ - سمت راست با $b = e_1$
۹۶.....	۲-۳-۴ - سمت راست با $b = e_N$
۹۹.....	۳-۳-۴ - سمت راست با $b = b_{(1)}e_1 + b_{(N)}e_N$
۱۰۱.....	۴-۴ - نتیجه
۱۰۳.....	منبع و مأخذ
۱۰۵.....	واژه نامه انگلیسی به فارسی

# **فصل اول**

**تعاريف و مقدمات**

در ابتدای این فصل برای آشنایی بیشتر خوانندگان، بعضی از مفاهیم و تعاریف به کار گرفته شده در فصل های بعدی این پایان نامه را آورده ایم.

## ۱-۱ تعاریف

**تعریف ۱-۱-۱** گوییم ماتریس غیر صفر  $A$  دارای رتبه  $r$  است هرگاه حداقل یکی از زیر دترمینان های مربع مرتبه  $r$  آن مخالف صفر بوده در حالی که هر زیر دترمینان مربع مرتبه  $(r+1)$  آن (در صورت وجود) صفر باشد.

رتبه ماتریس  $A$  را با  $\text{rank}(A)$  نشان می دهیم.

**تعریف ۱-۱-۲** ماتریس  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  هرمیتی است اگر  $A^H = (A^*)^T$  به طوری که  $A^H = A$  و  $A^*$  مزدوج ماتریس  $A$  است.

و هنگامی که  $A = A^T$  و  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  در این صورت  $A$  را متقارن می گویند.

**تعریف ۱-۱-۳** ماتریس  $A$  را نرمال می گوییم هرگاه  $.A^H A = A A^H$

**تعریف ۱-۱-۴** فرض کنید  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$  مقادیر ویژه ماتریس  $A_{n \times n}$  باشند، شاع طیفی ماتریس  $A_{n \times n}$  را با  $\rho(A) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|$  نشان می دهیم و آن را به صورت  $\rho(A)$  تعریف می کنیم.

**تعریف ۱-۱-۵** مجموعه کلیه مقادیر ویژه ماتریس مربعی  $A$  را طیف  $A$  می گویند.

**تعریف ۱-۱-۶** ماتریس متقارن  $A$  را معین مثبت می گویند، اگر داشته باشیم:

$$x^T A x > 0, \quad \forall x \neq 0$$

اگر برای هر  $x$ ،  $x^T A x \geq 0$  یک ماتریس معین نامنفی (نیمه معین مثبت) است.

از جمله خواص یک ماتریس معین مثبت به شرح زیر است:

(1) همواره مؤلفه‌های روی قطر اصلی مثبت می‌باشند.  $(a_{ii} > 0)$

(2) مقادیر ویژه  $A$  مثبت هستند.

**تعریف ۱-۱-۷** نامساوی  $\beta \leq \alpha$  را تند یا شارپ می‌گوییم هرگاه برای هر  $\epsilon > 0$  کوچک، داشته باشیم:  
 $\beta - \epsilon < \alpha$

**تعریف ۱-۱-۸** منظور از یک تابع با مقدار ماتریسی تابعی است که برد آن مجموعه‌ای از ماتریس هاست.  
 مثلاً  $f(\alpha) = A$  یک ماتریس است.

**تعریف ۱-۱-۹** ماتریس مربع  $A$  را نامنفرد گویند، هرگاه وارون پذیر باشد در غیر این صورت  $A$  را منفرد می‌نامند.

**تعریف ۱-۱-۱۰** نرم برداری روی یک فضای برداری  $V$  تابعی است مانند  $\{\cdot\} : V \rightarrow \mathbb{R}^+$  که دارای خواص زیر باشد:

$$1) \forall x \in V, \|x\| \geq 0, \|x\| = 0 \Leftrightarrow x = 0$$

$$2) \forall \lambda \in \mathbb{C}, \forall x \in V, \|\lambda x\| = |\lambda| \|x\|$$

$$3) \forall x, y \in V, \|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|$$

بنابراین هرگاه چنین تابعی روی  $V$  وجود داشته باشد  $V$  را یک فضای برداری نرم دار می‌گویند.

نرم‌های معروف در  $\mathbb{R}^n$  عبارتند از:

الف) نرم-یک که به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$\|x\|_1 = |x_1| + |x_2| + \dots + |x_n| = \sum_{i=1}^n |x_i|$$

ب) نرم-دو که به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$\|x\|_2 = \sqrt{x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_n^2} = \left( \sum_{i=1}^n x_i^2 \right)^{1/2}$$

ج) نرم- $p$  که حالت کلی نرم-یک و نرم-دو می‌باشد به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$\|x\|_p = \left( \sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{1/p}$$

د) نرم-بی نهایت که به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$\|x\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$$

**تعریف ۱-۱-۱۱** مشابه نرم برداری، نرم ماتریسی نیز تابعی مانند  $\|\cdot\|_0$ ، از  $\mathbb{R}^{m \times n}$  به مجموعه اعداد حقیقی نامنفی است، به طوری که در خواص زیر صدق می‌کند:

برای هر ماتریس  $A$  داریم:  $\|A\| = 0$  اگر و تنها اگر  $A = 0$ .

برای هر عدد حقیقی  $a$  داریم:  $\|aA\| = |a|\|A\|$ .

برای هر دو ماتریس هم مرتبه  $A$  و  $B$  داریم:  $\|A+B\| \leq \|A\| + \|B\|$ .

برای ماتریس  $A_{m \times n}$  و ماتریس  $B_{n \times r}$  داریم:  $\|AB\| \leq \|A\|\|B\|$ .

نرم برداری  $\|\cdot\|_0$  و نرم ماتریسی  $'$  سازگار نامیده می‌شود، هرگاه برای هر بردار  $x$  و ماتریس  $A$  داشته باشیم:

$$\|Ax\| \leq \|A\|' \|x\|$$

هم چنین نرم‌های معروف ماتریسی به صورت زیر هستند:

$$\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

$$\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$$

$$\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$$

**تعریف ۱-۱-۱۲** اگر  $A_{n \times n}$  یک ماتریس نامنفرد باشد آن‌گاه عدد حالت آن عبارت است از:

$$K(A) = \|A\| \|A^{-1}\|$$

و چون،

$$1 = \|I\| = \|AA^{-1}\| \leq \|A\| \|A^{-1}\|$$

بنابراین همواره،  $K(A) \geq 1$ .

هدف از ارائه پایان نامه حل دستگاه های معادلات خطی  $Ax=b$  با استفاده از روش تعمیم یافته حداقل مانده است، یکی از کاربردهای حل دستگاه های خطی، زمانی است که با حل دستگاه معادلات غیرخطی سروکار داریم. لذا مقدمه مطالب را با دستگاه های غیرخطی شروع نموده ایم. در این فصل روش هایی تکراری برای حل دستگاه های معادلات غیرخطی  $F(X)=0$  را ارائه می دهیم که مهم ترین آنها روش تکراری نیوتن است. قبل از بیان روش نیوتن، مفاهیم نقطه ثابت و روش تکرار ساده را معرفی می کنیم. (ر. ک. [۱])

## ۲-۱ مقدمه

$f$  را تابعی از  $\mathbb{R}$  به  $\mathbb{R}$  در نظر بگیرید. نقاط ثابت توابع بر تغییر معادله  $f(x)=0$  به  $x=g(x)$  استوار می باشد. یک روند تعریف  $(x-f(x))$  به صورت  $\bar{x}=x-f(x)$  در  $0$  صدق می کند اگر و فقط اگر  $\bar{x}=g(\bar{x})$ . اگر بتوان برای حل مسئله ای به شکل  $x=g(x)$  یک روش کلی یافت، با تعریف تابع  $f(x)=x-g(x)$  می توان جوابی از  $0=f(x)$  را به دست آورد.

**تعریف ۱-۲-۱**  $\alpha \in \mathbb{R}$  را نقطه ثابت تابع  $(x-g(x))$  گویند هرگاه  $g(\alpha)=\alpha$ .

**مثال ۱-۲-۱** فرض کنید هدف یافتن یک جواب  $0=f(x)$  بر بازه  $[0, 2]$  باشد که در آن  $f(x)=x^2-x-1$ . بنابراین یک نقطه ثابت تابع  $x=g(x)=1-x^2$  یک جواب  $0=f(x)$  می باشد.

حال به بررسی وجود جواب های مسائلی به شکل  $x=g(x)$  که ممکن است تبدیلات معادله  $0=f(x)$  باشند، می پردازیم. بنابراین روش تکراری برای حل معادله  $x=g(x)$  را ارائه می دهیم. برای حل معادله  $x=g(x)$  تقریب اولیه  $x_0$  را اختیار نموده و دنباله  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  را با فرض  $x_{n+1}=g(x_n)$  به ازای هر  $n \geq 0$  تولید می کیم. این روش، روش تکراری دیگری برای حل معادله  $g(\alpha)=\alpha$  است که تکرار نقطه ثابت (تکرار ساده) نام دارد. اگر این دنباله به  $\alpha$  همگرا باشد و تابع  $g$  پیوسته باشد آنگاه  $\alpha$  نقطه ثابت  $g$  خواهد بود، زیرا

$$\alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \lim_{n \rightarrow \infty} g(x_{n-1}) = g \left( \lim_{n \rightarrow \infty} x_{n-1} \right) = g(\alpha)$$

بنابراین روش تکرار نقطه ثابت اگر همگرا باشد آنگاه چون  $\alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} x_n$ ،  $\alpha$  نقطه ثابت  $g$  است پس به ازای  $n$  های بزرگ می توان قرار داد  $x_n \equiv \alpha$ .

### ۱-۳ روش نیوتن<sup>۱</sup>

روش نیوتن حالت خاصی از روش تکرار ساده است و آنرا به صورت زیر نشان می‌دهیم:

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \quad n \geq 0$$

یا

$$x_{n+1} = g(x_n)$$

**تعریف ۱-۳-۱** فرض کنید دنباله  $\{x_n\}$  به  $\alpha$  همگرا باشد. اگر عددی مانند  $k$  و ثابتی غیر صفر مانند  $c$  وجود داشته باشد به طوری که:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x_{n+1} - \alpha|}{|x_n - \alpha|^k} = c \quad (1-3-1)$$

آن‌گاه  $k$  رامربه همگرایی آن دنباله گوییم، هرگاه  $k=1$  همگرایی را خطی گویند.

می‌دانیم مرتبه همگرایی روش تکرار ساده وقتی  $g'(\alpha) \neq 0$  یک است و روش تکراری نیوتن وقتی  $f'(\alpha) \neq 0$  حداقل دو است، برای کسب اطلاعات بیشتر به [۱] رجوع کنید.

- حال روش نیوتن را برای حل دستگاه معادلات غیرخطی شامل  $n$  معادله و  $n$  مجهول می‌باشد، به کار می‌بریم. یعنی در حالت کلی روش نیوتن را برای حل دستگاه‌های معادلات غیرخطی تعمیم می‌دهیم.

### ۱-۴ تعمیم روش نیوتن برای حل دستگاه‌های معادلات غیرخطی

دستگاه زیر را در نظر بگیرید:

$$\begin{cases} f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \\ f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \\ \vdots \\ f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \end{cases} \quad (1-4-1)$$

. Newton method ۱

که شکل یک دستگاه از معادلات غیرخطی است، و  $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$ . اغلب مطلوب است که دستگاه را به-  
گونه ای دیگر با تعریف یک تابع  $F: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  نمایش داد که

$$F(x_1, x_2, \dots, x_n) = (f_1(x_1, x_2, \dots, x_n), f_2(x_1, x_2, \dots, x_n), \dots, f_n(x_1, x_2, \dots, x_n))^t$$

با استفاده از نماد بردار به منظور نمایش متغیرهای  $x_1, x_2, \dots, x_n$  می نویسیم  $X = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$ . لذا دستگاه معادلات (۱-۴-۱) شکل زیر را پیدا می کند:

$$F(X) = 0 \quad (2-4-1)$$

می خواهیم یک ریشه برای معادله غیرخطی (۲-۴-۱) بیابیم. در نظر بگیرید یک دستگاه با  $n$  معادله و  $n$  مجهول داریم، که با استفاده از روش نیوتن آنرا حل می کنیم. هدف یافتن یک ریشه تابع  $F: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  است که  $\bar{X}$  جواب واقعی آن است، این جواب می تواند به عنوان یک نقطه ثابت بعضی از توابع  $G: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  در نظر گرفته شود، که به وسیله روش تکرار نقطه ثابت به دست آید. داریم:

$$X^{(k+1)} = G(X^{(k)}) \quad k = 0, 1, 2, \dots \quad (3-4-1)$$

که  $X^{(o)}$  را تخمین اولیه (۳-۴-۱) می گیریم.

به طور کلی فرض کنید بردار  $\alpha$  جواب دستگاه (۱-۴-۱) و  $X^{(m)}$  تقریب  $\alpha$  در مرحله  $m$  ام باشد، در این صورت

$$\alpha = X^{(m)} + h \quad h, \alpha \in \mathbb{R}^n$$

با توجه اینکه  $f_i(\alpha) = 0$ ، بنابراین داریم

$$0 = f_i(X^{(m)} + h) = f_i(X^{(m)}) + h_1 \frac{\partial f_i}{\partial x_1} + h_2 \frac{\partial f_i}{\partial x_2} + \dots + h_n \frac{\partial f_i}{\partial x_n} + h_i h_j + \dots \quad (4-4-1)$$

در صورتی که  $X^{(m)}$  به اندازه کافی به  $\alpha$  نزدیک باشد می توان از جملات شامل  $h_i h_j$  صرف نظر کرد.  
بنابراین از (۴-۴-۱) داریم:

$$h_1 \frac{\partial f_i}{\partial x_1} + h_2 \frac{\partial f_i}{\partial x_2} + \dots + h_n \frac{\partial f_i}{\partial x_n} = -f_i(X^{(m)}) \quad i=1, 2, \dots, n \quad (5-4-1)$$

ماتریس ژاکوبین ( $F(X)$ ) را در  $X^{(m)}$  با  $J_F(X^{(m)})$  نشان می‌دهیم و به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$J_F(X) = \frac{\partial(f_1, f_2, \dots, f_n)}{\partial(x_1, x_2, \dots, x_n)} = \begin{bmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1} & \frac{\partial f_1}{\partial x_2} & \dots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n} \\ \frac{\partial f_2}{\partial x_1} & \frac{\partial f_2}{\partial x_2} & \dots & \frac{\partial f_2}{\partial x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_n}{\partial x_1} & \frac{\partial f_n}{\partial x_2} & \dots & \frac{\partial f_n}{\partial x_n} \end{bmatrix}$$

بنابراین هرگاه  $J$  ماتریس ژاکوبین دستگاه (۱-۴-۱) باشد، یعنی  $(J_{ij})$  که  $J = J_{ij} = \frac{\partial f_i}{\partial x_j}$  در این صورت (۴-۵) را می‌توان به صورت زیر نوشت:

$$J_m h = -F(X^{(m)}) \quad (4-6)$$

که در آن  $J_m$  ماتریس ژاکوبین در نقطه  $X^{(m)}$  است. (۴-۶) را می‌توان به صورت (۴-۶) بازنویسی کرد، البته هرگز  $J_m^{-1}$  را محاسبه نمی‌کنیم بلکه از رابطه (۴-۶) و مثلاً از روش حذفی گاوس  $h$  را تعیین می‌نماییم. دقت کنید که (۴-۶) یک دستگاه معادلات خطی است و دیگر غیرخطی نیست به این دلیل است که می‌توان مثلاً روش حذفی گاوس را برای تعیین  $h$  به کار ببریم. قرار می‌دهیم:

و روند را تکرار می‌کنیم.

**مثال ۱-۴-۱**  $X^{(0)} = \begin{bmatrix} 1.5 \\ 1.0 \end{bmatrix}$  با تقریبی برای جواب دستگاه غیرخطی زیر بیابید.

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 - 3 = 0 \\ 2x_1^2 + x_2^2 - 5 = 0 \end{cases}$$

حل:

$$J = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 4x_1 & 2x_2 \end{bmatrix}$$

$$J_0 = J(X^{(0)}) = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 6 & 2 \end{bmatrix}$$

$$J_0 h = -F(X^{(0)}) \Rightarrow \begin{cases} h_1 + 2h_2 = -0.5 \\ 6h_1 + 2h_2 = -0.5 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} h_1 = 0 \\ h_2 = -0.25 \end{cases}$$

بنابراین :

$$X^{(1)} = X^{(0)} + h = \begin{bmatrix} 1.5 \\ 1.0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ -0.25 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1.5 \\ 0.75 \end{bmatrix}$$

$$J(X^{(1)}) = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 4x_1^{(1)} & 2x_2^{(1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 6 & 1.5 \end{bmatrix}$$

$$J_1 h = -F(X^{(1)}) \Rightarrow \begin{cases} h_1 + 2h_2 = 0 \\ 6h_1 + 1.5h_2 = -0.0625 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} h_1 = -0.00119 \\ h_2 = 0.000595 \end{cases}$$

و از آن داریم:

$$X^{(2)} = X^{(1)} + h = \begin{bmatrix} 1.486111112 \\ 0.75694444 \end{bmatrix}$$

با ادامه روند، جدول زیر را داریم:

جدول ۱. جواب های تقریبی مثال ۱-۴-۱

$x_1$	$x_2$
۱/۵	۱/۰
۱/۵	۰/۷۵
۱/۴۸۶۱۱۱۱۲	۰/۷۵۶۹۴۴۴۴
۱/۴۸۸۰۳۵۴۷۵	۰/۷۵۵۹۸۲۲۶۲
۱/۴۸۸۰۳۳۸۷۱	۷۵۵۹۸۳۰۶۴ ۰/
۱/۴۸۸۰۳۳۸۷۱	۰/۷۵۵۹۸۳۰۶۴

همان طور که می بینید، جدول همگرایی مرتبه دوم را نشان می دهد.

قضیه ۱-۴-۱ روشن نیوتن برای حل دستگاه های معادلات غیرخطی همگرایی مرتبه دوم دارد.

اثبات: به [۱] مراجعه شود.

در قسمت بعد روش مرتبه سوم که یکی از روش‌های شبه-نیوتن است را برای یافتن ریشه دستگاه‌های معادله‌ای غیرخطی معرفی می‌کنیم. ابتدا لازم است با ساختار روش تجزیه آدومین و چند جمله‌ای‌های او آشنا شویم که پایه و اساس روش مرتبه سوم است.

## ۵-۱ ساختار روش تجزیه‌ی آدومین<sup>۲</sup>

روش تجزیه آدومین برای حل معادلات تابعی به صورت

$$F(u(t)) = g(t) \quad (1-5-1)$$

است که در آن  $F$  یک عملگر تابعی از فضای باناخ  $B$  به توی  $B$ ،  $g(t)$  یک تابع معلوم در فضای  $B$  است و هدف پیدا کردن  $u \in B$  است که در معادله (۱-۵-۱) صدق کند.

فرض کنیم عملگر  $F$  دارای قسمت‌های خطی و غیرخطی باشد. اگر قسمت خطی را با  $B$  و بخش غیرخطی را با  $N$  نمایش دهیم، داریم:

$$F = B + N$$

قسمت خطی  $B$  را می‌توان به صورت  $I + R$  تجزیه کرد که در آن  $I$  یک عملگر معکوس پذیر و  $R$  قسمت باقیمانده عملگر خطی است. بنابراین عملگر  $F$  را می‌توان به صورت زیر تجزیه کرد:

$$F = I + R + N$$

$$I(u) + R(u) + N(u) = g$$

بنابراین

$$I(u) = g - R(u) - N(u) \quad (2-5-1)$$

چون  $I$  عملگری معکوس پذیر است از (۲-۵-۱) داریم،

$$u = I^{-1}g - I^{-1}R(u) - I^{-1}N(u)$$

یا:

---

<sup>۲</sup>. Adomian's decomposition method

$$u = f + L(u) + G(u) \quad (3-5-1)$$

که در آن  $f = I^{-1}g$  متعلق به  $B$ ،  $L = I^{-1}R$  یک عملگر خطی و  $G = I^{-1}N$  یک عملگر غیرخطی است.

روش تجزیه آدومین عبارت است از نمایش  $u$  به صورت سری  $u = \sum_{n=0}^{\infty} u_n$  و تجزیه عملگر غیرخطی ( $G(u)$ ) به صورت  $G(u) = \sum_{n=0}^{\infty} A_n$  است، که در آن  $A_n$  ها، چند جمله‌ای‌هایی از  $u_0, u_1, \dots, u_n$  هستند و چند جمله‌ای های آدومین نامیده می‌شوند. این چند جمله‌ای‌ها توسط آدومین [۲] به صورت زیر تعریف شده‌اند:

$$A_n = \frac{1}{n!} \left[ \frac{d^n}{d\lambda^n} G\left( \sum_{i=0}^{\infty} u_i \lambda^i \right) \right]_{\lambda=0}$$

چند تا از چند جمله‌ای‌های اولیه آن را به صورت زیر داریم:

$$A_0 = G(u_0)$$

$$A_1 = u_1 G'(u_0)$$

$$A_2 = u_2 G'(u_0) + \frac{1}{2} u_1^2 G''(u_0)$$

فرض می‌کنیم فرم صریحی برای تعیین چند جمله‌ای‌های آدومین داشته باشیم، یعنی با توجه به صورت عملگر غیرخطی  $N$ ،  $A_n$  ها به صورت توابعی از  $u_0, u_1, \dots, u_n$  به دست آمده باشند. در این صورت معادله (۳-۵-۱) به شکل زیر نوشته می‌شود:

$$\sum_{n=0}^{\infty} u_n = f + L\left(\sum_{n=0}^{\infty} u_n\right) + \sum_{n=0}^{\infty} A_n(u_0, u_1, \dots, u_n)$$

لذا،

$$\sum_{n=0}^{\infty} u_n = f + \sum_{n=0}^{\infty} L(u_n) + \sum_{n=0}^{\infty} A_n(u_0, u_1, \dots, u_n) \quad (4-5-1)$$

با توجه به رابطه (۴-۵-۱)  $u_n$  ها را می‌توان به صورت زیر تعریف کرد:

$$u_0 = f$$

$$u_1 = L(u_0) + A_0(u_0)$$

$$u_2 = L(u_1) + A_1(u_0, u_1)$$

$\vdots$

$$u_{n+1} = L(u_n) + A_n(u_0, u_1, \dots, u_n)$$

لذا تا زمانی که  $A_n$  ها برای  $n=0,1,\dots$  معین باشند تمامی  $u_n$  ها را می‌توان محاسبه کرد.

به دلیل زیاد بودن تعداد جملات  $u_n$  ها،  $u$  را می‌توان به صورت مجموع  $m$  جمله از سری تقریب زد. بنابراین تقریب  $m$  جمله‌ای  $\varphi_m$  را برای جواب مسئله به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$\varphi_m = \sum_{n=0}^m u_n \quad , \quad \lim_{m \rightarrow \infty} \varphi_m = u$$

## ۱-۵-۱ چند جمله‌ای های آدومین

فرض کنید  $G$  یک تابع تحلیلی و  $\sum_{n=0}^m u_n$  یک سری همگرا در فضای باناخ باشد. با استفاده از پارامتر  $\lambda$  می‌توان  $(G_\lambda(u)$  را به صورت زیر تعریف کرد:

$$G_\lambda(u) = \sum_{n=0}^{\infty} A_n(u_0, u_1, \dots, u_n) \lambda^n$$

حال اگر از رابطه فوق نسبت به  $\lambda$  مشتق مرتبه  $n$  ام بگیریم و قرار دهیم،  $0=\lambda$  داریم:

$$\left. \frac{d^n}{d\lambda^n} G_\lambda(u) \right|_{\lambda=0} = \left. \frac{d^n}{d\lambda^n} \sum_{n=0}^{\infty} A_n(u_0, u_1, \dots, u_n) \lambda^n \right|_{\lambda=0} \quad (5-5-1)$$

از طرفی:

$$\begin{aligned} \left. \frac{d^n}{d\lambda^n} \sum_{n=0}^{\infty} A_n(u_0, u_1, \dots, u_n) \lambda^n \right|_{\lambda=0} &= \left. \frac{d^n}{d\lambda^n} (A_0(u_0) + A_1(u_0, u_1) \lambda + \dots) \right|_{\lambda=0} \\ &= \left[ n! A_n(u_0, u_1, \dots, u_n) + (n+1)! A_{n+1}(u_0, u_1, \dots, u_{n+1}) \lambda + \dots \right]_{\lambda=0} \\ &= n! A_n(u_0, u_1, \dots, u_n) \end{aligned}$$

با جایگذاری نتیجه به دست آمده در (۱-۵-۵) خواهیم داشت:

$$\left. \frac{d^n}{d\lambda^n} G_\lambda(u) \right|_{\lambda=0} = n! A_n(u_0, u_1, \dots, u_n)$$

ولذا با توجه به  $u = \sum_{n=0}^{\infty} u_n \lambda^n$  داریم:

$$A_n(u_0, u_1, \dots, u_n) = \frac{1}{n!} \left[ \left. \frac{d^n}{d\lambda^n} G(\sum_{i=0}^{\infty} u_i \lambda^i) \right|_{\lambda=0} \right] \quad (6-5-1)$$

رابطه (۱-۵-۶) تعریفی برای چند جمله‌ای‌های آدمین ارائه می‌دهد. که در ضمن روشی برای محاسبه آن‌ها نیز است. روش‌های محاسباتی مختلفی برای محاسبه چند جمله‌ای‌های آدمین وجود دارد. برای کسب اطلاعات در این مورد به [۳] رجوع کنید.

## ۱-۶ روش مرتبه‌ی سوم

در این قسمت یک روش تکراری مرتبه‌ی بالا را که روی روش ساختار تجزیه‌ی آدمین بنا شده، برای حل دستگاه‌های معادلات غیرخطی ارائه می‌دهیم (این روش توسط درویشی و براتی [۴] در سال ۲۰۰۷ ارائه شده است). در پایان، قضیه مربوط به همگرایی این روش را بیان می‌کنیم.  
معادله غیرخطی زیر را در نظر بگیرید:

$$f(x)=0 \quad (1-6-1)$$

فرض می‌کنیم  $f(x)$  یک ریشه مثل  $\alpha$  دارد و  $\bar{x}$  یک حدس اولیه به اندازه کافی نزدیک به  $\alpha$  باشد. معادله غیرخطی (۱-۶-۱) را به دو شکل دستگاه زیر بر می‌گردانیم:

$$f(\bar{x})+f'(\bar{x})(x-\bar{x})+g(x)=0 \quad (2-6-1)$$

$$g(x)=f(x)-f(\bar{x})-f'(\bar{x})(x-\bar{x}) \quad (3-6-1)$$

معادله (۲-۶-۱) را می‌توان به شکل زیر بازنویسی کرد:

$$x=c+N(x) \quad (4-6-1)$$

که  $N(x)=-\frac{g(x)}{f'(\bar{x})}$  و  $c=\bar{x}-\frac{f(\bar{x})}{f'(\bar{x})}$  یک تابع غیرخطی است.

روش تجزیه‌ی آدمین عبارت بود از جستجوی یک جواب به شکل سری زیر:

$$x=\sum_{n=0}^{\infty} x_n \quad (5-6-1)$$

و تابع غیرخطی به صورت زیر تجزیه می‌شود،

$$N(x)=\sum_{n=0}^{\infty} A_n \quad (6-6-1)$$

که  $A_n$  تابع‌های فراخوانده شده چند جمله‌ای‌های آدمین وابسته به  $x_0, x_1, \dots, x_n$  هستند که به صورت زیر داده می‌شوند:

$$A_n=\frac{1}{n!}\left[\frac{d^n}{d\lambda^n} N\left(\sum_{i=0}^{\infty} x_i \lambda^i\right)\right]_{\lambda=0} \quad n=0,1,\dots$$