

بِسْمِ اللَّهِ الرَّحْمَنِ الرَّحِيمِ

عَلَّمَكَ ١٤١٧

کلیه حقوق مادی مترتب بر نتایج مطالعات، ابتکارات و
نوآوری های ناشی از تحقیق موضوع این پایان نامه
متعلق به دانشگاه رازی است.



دانشکده علوم پایه

گروه ریاضی

پایان نامه جهت اخذ درجه کارشناسی ارشد رشته ریاضی کاربردی

تحت عنوان

**تحلیل روش های تکراری برای حل دستگاه های فازی و روش های فوق تخفیف متوالی
بلوکی برای حل مسائل کمترین مربعات دستگاه های فازی**

استاد راهنما:

پرفسور محمد تقی درویشی

نگارنده:

عباس نظافتی

شهریور ماه ۱۳۸۹



دانشکده علوم پایه

گروه ریاضی

پایان نامه جهت اخذ درجه کارشناسی ارشد رشته ریاضی کاربردی

تحت عنوان

**تحلیل روش های تکراری برای حل دستگاه های فازی و روش های فوق تخفیف متوالی
بلوکی برای حل مسائل کمترین مربعات دستگاه های فازی**

در تاریخ ۱۳۸۹/۶/۲۷ توسط هیأت داوران زیر بررسی و با درجه عالی به تصویب نهایی رسید.

- | | | |
|----------------------------|----------------------|--------------------|
| با مرتبه ی علمی استاد تمام | دکتر محمد تقی درویشی | ۱- استاد راهنما |
| با مرتبه ی علمی استادیار | دکتر محمد جاویدی | ۲- استاد داور داخل |
| با مرتبه ی علمی استادیار | دکتر محمد رضاییگامی | ۳- استاد داور خارج |

ستایش و سپاس

حمد خدای را که طاعتش موجب رحمت است و به شکر اندرش مزید نعمت.

شکر و سپاس خدایی را که در این فصل زندگی ام توفیق تحصیل، بر من عنایت فرمود.

محبت های پدر و مادرم را که صمیمانه بر من ارزانی داشتند، سپاسگذارم و از همسرم که طی دوران تحصیل سختی های فراوانی را تحمل کرد، کمال تشکر و قدر دانی را دارم.

از استاد گرامی دکتر محمد تقی درویشی به خاطر راهنمایی های ارزشمندشان و دکتر کیوان امینی نهایت سپاس را دارم.

در آخر از همه دوستان عزیزی که در این راه مرا یاری دادند تشکر می کنم از جمله آقایان ناصر عثمان پور، مسعود آهوخوش، هادی نصرتی پور، محمد نجفی، صبا احمدیان، قباد برمال زن و مهرزاد علیجانی و خانمها سمیه بهرامی، شادی امیری، رضایی و محمدی.

تقديم به

همسرم، پدر و مادرم

چکیده

در بسیاری از علوم کاربردی مانند فیزیک، شیمی، مهندسی الکترونیک و ... نیاز شدیدی به حل دستگاه‌های معادلات فازی وجود دارد و گاهی نیز با دستگاه‌های معادلات فازی رو به رو می‌شویم که جواب ندارند ولی نیاز به یافتن یک جواب با معیاری مشخص وجود دارد.

وقتی با اعداد معمولی کار می‌کنیم و با دستگاه‌هایی با ابعاد بزرگ رو به رو می‌شویم روش‌های مستقیم را کنار می‌گذاریم و از روش‌های تکراری استفاده می‌کنیم بنابراین در این پایان‌نامه روش‌های تکراری برای دستگاه‌های فازی با ماتریس ضرایب اعداد معمولی ارائه کرده‌ایم و در مورد همگرایی روش‌ها نیز به بحث پرداخته‌ایم. برای این که بتوانیم از حساب اعداد معمولی استفاده کنیم دستگاه فازی را با یک دستگاه اعداد معمولی متناظر کرده‌ایم و اصول کار این پایان‌نامه تا پایان بر اساس این روش قرار گرفته است.

زمانی که با دستگاه‌هایی رو به رو هستیم که ماتریس ضرایب آن شامل اعداد معمولی از مرتبه $m \times n$ که $m > n$ و دستگاه ناسازگار است جوابی برای دستگاه وجود ندارد در این مواقع به دنبال جوابی برای دستگاه هستیم که دارای کمترین نرم باشد اما زمانی که متغیرها فازی هستند تعریف نرم به شکلی که برای اعداد معمولی وجود دارد قابل استفاده نیست به همین منظور در این پایان‌نامه برای اولین بار روشی برای هماهنگ‌سازی مسائل کمترین مربعات معمولی و فازی انجام گرفته است.

فصل اول پایان‌نامه را به برخی از تعاریف و قضایای مورد نیاز اختصاص داده‌ایم. فصل دوم مقدمه‌ای از اعداد فازی است و در فصل سوم روش‌های تکراری برای مسائل فازی آورده شده است و دو فصل آخر در مورد مسائل کمترین مربعات فازی و معمولی هستند.

فهرست مطالب

صفحه	عنوان
	فصل اول: تعاریف و مقدمات
۱
۳ ۱-۱: تعاریف
۱۱ ۱-۲: قضایا
	فصل دوم: نظریه مجموعه های فازی
۱۲
۱۳ ۱-۲: مجموعه های فازی
۱۳ ۱-۱-۲: تابع مشخصه
۱۴ ۱-۲-۲: مجموعه های فازی و توابع عضویت
۱۹ ۱-۲-۳: نماد گذاری مجموعه های فازی
۲۳ ۱-۲-۴: مجموعه های فازی نرمال، محدب و عدد اصلی آنها
۲۵ ۱-۲-۲: اعمال جبری روی مجموعه های فازی
۳۰ ۱-۲-۳: α برش ها و اصل تجزیه
۳۴ ۱-۲-۴: اصل توسیع
۳۷ ۱-۲-۵: اعداد فازی و عملیات بر روی آنها
	فصل سوم: روش های تکراری حل دستگاه های فازی
	۴۲
۴۳ ۱-۳: دستگاه های فازی خطی
۴۵ ۲-۳: حل دستگاه معادلات خطی فازی
۵۰ ۳-۳: مفاهیم پایه ای در روش های تکراری
۵۱ ۳-۴: روش های تکراری برای حل دستگاه های فازی
۵۱ ۳-۴-۱: روش ریچاردسون
۵۲ ۳-۴-۲: روش برونیاپی ریچاردسون (ER)
۵۲ ۳-۴-۳: روش ژاکوبی
۵۳ ۳-۴-۴: روش فوق تخفیف ژاکوبی (JOR)
۵۴ ۳-۴-۵: روش گاوس_سایدل
۵۵ ۳-۴-۶: روش برونیاپی گاوس_سایدل (EGS)
۵۷ ۳-۴-۷: روش فوق تخفیف متوالی (SOR)

۵۸	۳-۴-۸: روش فوق تخفیف شتابدار و روش فوق تخفیف متوالی برونیاپ
۶۰	۳-۴-۹: روش SOR متقارن ($SSOR$)
۶۱	۳-۴-۱۰: روش SOR غیر متقارن ($USSOR$)
۶۱	۳-۴-۱۱: روش برونیاپی اصلاح شده ایتکن (EMA)
۶۱	۳-۴-۱۲: روش فوق تخفیف متوالی اصلاح شده ($MSOR$)
۶۳	۳-۵: نتایج عددی
۷۰	۳-۶: نتیجه و جهت گیری آینده

فصل چهارم: روش های $Block\ SOR$ برای حل مسائل کمترین مربعات دستگاه های قاطع

..... ۷۴

۷۵	۴-۱: مسأله کمترین مربعات و دستگاه معادلات نرمال
۷۷	۴-۲: روش $2_Block\ SOR$ و $3_Block\ SOR$ برای حل مسائل کمترین مربعات
۸۴	۴-۳: همگرایی روش $3_Block\ SOR$
۹۳	۴-۴: همگرایی روش $2_Block\ SOR$

فصل پنجم: روش های $Block\ SOR$ برای حل مسائل کمترین مربعات دستگاه های فازی

..... ۹۶

	۵-۱: روش $2_Block\ SOR$ و $3_Block\ SOR$ برای حل مسائل کمترین مربعات
۹۷	دستگاه های فازی
۱۰۳	۵-۲: مثال های عددی

برنامه های کامپیوتری

۱۰۵	
-----	-------	--

منابع

..... ۱۰۷

فصل اول

تعاریف و مقدمات

مقدمه

در این فصل، برخی از مفاهیم به کار رفته شده در این پایان نامه، ارائه شده است. خواننده محترم برای اطلاعات بیشتر در مورد این مفاهیم می تواند به منابع مراجعه نماید. در ضمن شرحی نیز از زندگی نامه دکتر لطفعلی عسکرزاده آورده شده است.

لطفعلی عسکرزاده، مشهور به لطفی ع.زاده استاد دانشگاه برکلی در کالیفرنیا و بنیان گذار نظریه منطق فازی (Fuzzy logic) است. در بخش یاد کرد منابع اکثر متون فنی مربوط به منطق فازی نام او به صورت "L.A.Zadeh" ذکر می شود.

وی در سال ۱۹۲۱ میلادی در شهر باکو در جمهوری آذربایجان متولد شد. پدرش روزنامه نگاری ایرانی و اهل اردبیل و مادرش اهل روسیه بود. وی تحصیلات ابتدایی و متوسطه را در تهران (دبیرستان البرز) و تحصیلات عالی را در دانشگاه تهران انجام داد.

لطفی زاده در امتحانات کنکور سراسری، مقام دوم را کسب نمود. در سال ۱۹۴۲ رشته الکترونیک دانشگاه تهران را با موفقیت به پایان رساند و در طی جنگ دوم جهانی برای ادامه تحصیل به دانشگاه فنی ماساچوست (ام.آی.تی) در آمریکا رفت و در سال ۱۹۴۶ درجه کارشناسی ارشد را در مهندسی برق دریافت کرد. در ام.آی.تی و دانشگاه کلمبیا ادامه تحصیل داد.

وی در دانشگاه کلمبیا با تدریس در زمینه "تئوری سیستم ها" کارش را آغاز کرد. سپس به تدریس در چند دانشگاه معتبر آمریکا پرداخت. در سال ۱۹۵۹ به برکلی رفت تا به تدریس الکترونیک بپردازد. از سال ۱۹۶۳ ابتدا در رشته الکترونیک و پس از آن در رشته علوم کامپیوتر کرسی استادی گرفت.

پرفسور لطفی زاده به طور رسمی از سال ۱۹۹۱ بازنشسته شده است، وی مقیم سانفرانسیسکو است و در آنجا به پروفیسور "زاده" مشهور است. پروفیسور لطفی زاده دارای بیست و پنج دکترای افتخاری از دانشگاه های معتبر دنیاست، بیش از دویست مقاله علمی را به تنهایی در کارنامه علمی خود دارد و در هیئت تحریریه پنجاه مجله علمی دنیا مقام "مشاور" را داراست. وی یکی از پژوهشگرانی است که دارای بیشترین یادکرد (Highly_Cited) در مقالات علمی دنیا می باشد. با توجه به نقش منطق فازی در پیشرفت های نظری و عملی علم، نام پرفسور زاده در کنار فیلسوفان تاریخ علم از جمله ارسطو (بنیان گذار منطق صفرو یک) و افلاطون ثبت شده است.

۱-۱: تعاریف

تعریف ۱-۱: ماتریس $A_{n \times n}$ را در نظر بگیرید. چند جمله ای $P(\lambda) = \det(A - \lambda I)$ را چند جمله ای مشخصه ماتریس A گوئیم که در آن λ یک متغیر مختلط است.

تعریف ۱-۲: فرض کنیم $P(\lambda)$ چند جمله ای مشخصه ماتریس $A_{n \times n}$ باشد آن گاه ریشه های $P(\lambda)$ را مقادیر ویژه A می گویند. اگر λ مقدار ویژه ماتریس A باشد و بردار مخالف صفر x در دستگاه $(A - \lambda I)x = 0$ صدق کند آن گاه بردار x را بردار ویژه ماتریس A می نامیم که نظیر مقدار ویژه λ است.

تعریف ۱-۳: فرض کنید $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ مقادیر ویژه ماتریس $A_{n \times n}$ باشند. شعاع طیفی ماتریس A را با $\rho(A)$ نشان می دهیم و به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$\rho(A) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|$$

توجه: مجموعه کلیه مقادیر ویژه ماتریس مربعی A را طیف ماتریس A می گوئیم و با $\sigma(A)$ نشان می دهیم.

تعریف ۱-۴: نرم برداری روی یک فضای برداری V تابعی است مانند $\|\cdot\|: V \rightarrow R$ که دارای خواص زیر باشد:

$$(۱) \quad \|x\| \geq 0, x \in V \text{ هر}$$

$$(۲) \quad \|x\| = 0 \Leftrightarrow x = 0$$

$$(۳) \quad \|\lambda x\| = |\lambda| \|x\|, x \in V \text{ و هر } \lambda \in R$$

$$(۴) \quad \|x + y\| \leq \|x\| + \|y\|, V \text{ متعلق به}$$

توجه کنید که نرم های معروف در R^n به صورت زیر تعریف شده اند:

الف) نرم یک:

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

ب) نرم ۲:

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

ج) نرم p که حالت کلی نرم یک و نرم دو است:

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

(د) نرم بی نهایت:

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

تعریف ۱-۵: نرم ماتریسی یک تابع $\|\cdot\|$ از $R^{m \times n}$ به مجموعه اعداد حقیقی نامنفی است در صورتی که خواص زیر را دارا باشد:

(۱) برای هر ماتریس A ، $\|A\| \geq 0$ و همچنین $\|A\| = 0$ اگر و تنها اگر $A = 0$ ،

(۲) برای هر عدد حقیقی α : $\|\alpha A\| = |\alpha| \|A\|$ ،

(۳) برای هر دو ماتریس هم مرتبه A و B : $\|A+B\| \leq \|A\| + \|B\|$ ،

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

نرم برداری $\|\cdot\|$ و نرم ماتریسی $\|\cdot\|'$ سازگار نامیده می شوند هر گاه برای هر بردار x و هر ماتریس A داشته باشیم:

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

نرم ماتریسی را به صورت نرمی که وابسته به نرم برداری باشد به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$\|A\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|}$$

که آن را نرم طبیعی نیز می نامیم.

نرم های معروف ماتریسی به صورت زیر هستند:

الف) نرم یک:

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

ب) نرم بی نهایت:

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

ج) نرم اقلیدسی:

$$\|A\|_E = \left(\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}^2 \right)^{\frac{1}{2}}$$

تعریف ۱-۶: اگر $A \in R^{n \times n}$ یک ماتریس نامنفرد باشد آن گاه عدد حالت آن عبارت است از

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

و چون

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

پس $1 \leq \text{cond}(A)$.

تعریف ۷-۱: ماتریس A را غیر منفی می نامیم هر گاه همه درایه های آن غیر منفی باشند.

تعریف ۸-۱: گیریم A و B دو ماتریس هم مرتبه باشند. می گوئیم $A \geq B$ هر گاه هر درایه ماتریس A از درایه نظیرش در ماتریس B بزرگتر یا مساوی باشد یا

$$\forall i, j : a_{ij} \geq b_{ij}$$

تعریف ۹-۱: گوئیم ماتریس غیر صفر A دارای رتبه r است هر گاه حداقل یکی از زیر دترمینان های مربع مرتبه r آن مخالف صفر باشد و هر زیر دترمینان مرتبه $(r+1)$ آن (در صورت وجود) صفر

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

تعریف ۱۰-۱: هر گاه ماتریس A ماتریسی $n \times n$ با $\text{rank}(A) = n$ باشد، ماتریس A را تمام رتبه می نامیم و به طور مشابه هر گاه A ماتریسی $m \times n$ با $\text{rank}(A) = m$ باشد، ماتریس A را تمام رتبه سطری و هر گاه $\text{rank}(A) = n$ آن را تمام رتبه ستونی می نامیم.

تعریف ۱۱-۱: ماتریس متقارن A یک ماتریس معین مثبت نامیده می شود اگر به ازای هر بردار $x \neq 0$ داشته باشیم:

$$x^T Ax > 0.$$

اگر $x^T Ax \geq 0$ باشد آن گاه A یک ماتریس معین نامنفی (نیمه معین مثبت) است.

هر ماتریس معین مثبت دارای ویژگی های زیر است:

(۱) همواره مؤلفه های روی قطر اصلی مثبت هستند یعنی به ازای هر $i = 1, 2, \dots, n$ ، $a_{ii} > 0$.

(۲) $\det(A) \neq 0$.

(۳) مقادیر ویژه A مثبت هستند.

(۴) $\det(A) = \prod_{i=1}^n \lambda_i$. (البته این خاصیت برای هر ماتریس مربعی برقرار است).

(۵) تمام زیر ماتریس های پیشرو A معین مثبت هستند.

(۶) قدر مطلق هر مؤلفه ماتریس A از ماکسیم قدر مطلق مؤلفه های روی قطر اصلی کوچکتر یا مساوی

هستند یعنی $\forall i, j = 1, 2, \dots, n : |a_{ij}| \leq \max_{1 \leq i \leq n} |a_{ii}|$.

(۷) اگر $i_1 < i_2 < \dots < i_m$ و $j_1 < j_2 < \dots < j_m$ در این صورت ماتریس زیر معین مثبت است:

$$\begin{bmatrix} a_{i_1, j_1} & a_{i_1, j_2} & \cdots & a_{i_1, j_m} \\ a_{i_2, j_1} & a_{i_2, j_2} & \cdots & a_{i_2, j_m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i_m, j_1} & a_{i_m, j_2} & \cdots & a_{i_m, j_m} \end{bmatrix}$$

تعریف ۱-۱۲: یک ماتریس $A_{n \times n}$ ، قطر غالب ضعیف است هر گاه

$$|a_{ii}| \geq \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}| \quad i = 1, 2, \dots, n$$

به طوری که حداقل یکی از نامساوی های بالا به صورت اکید باشد یعنی حداقل برای یک مقدار i

داشته باشیم

$$|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}|$$

و اگر همه نامساوی ها به صورت اکید برقرار باشند ماتریس A را اکیداً قطر غالب گوئیم.

تعریف ۱-۱۳: ماتریس $A \in C^{n \times n}$ هرمیتی است اگر $A^H = A$ به طوری که $A^H = (A^*)^T$ و A^* مزدوج ماتریس A است و هنگامی که $A \in R^{n \times n}$ و $A = A^T$ ، در این صورت A را متقارن می گوئیم.

تعریف ۱-۱۴: فرض کنیم $A \in C^{m \times n}$ آن گاه فضای تولید شده توسط ستون های A را برد A گوئیم و آن را با $R(A)$ نمایش می دهیم، به عبارت دیگر

$$R(A) = \{y \in C^m \mid Ax = y, x \in C^n\}$$

تعریف ۱-۱۵: مجموعه تمام x هایی که در دستگاه $Ax = 0$ صدق می کنند فضای پوچ ماتریس A نامیده می شود و آن را با $N(A)$ نمایش می دهیم.

$$N(A) = \{x \in C^n \mid Ax = 0\}$$

تعریف ۱-۱۶: دستگاه $Ax = b$ را سازگار گوئیم اگر رتبه A و ماتریس افزوده $(A:b)$ برابر باشد یعنی بتوان بردار b را به صورت یک ترکیب خطی از ستون های A نوشت. و دستگاه $Ax = b$ را ناسازگار گوئیم هر گاه رتبه ماتریس افزوده $(A:b)$ بیشتر از رتبه ماتریس ضرایب A باشد، در این صورت نمی توان بردار b را به صورت هیچ ترکیب خطی از ستون های A نوشت.

تعریف ۱-۱۷: روش های تکراری برای حل دستگاه معادلات خطی: دستگاه معادلات خطی زیر را که شامل n معادله و n مجهول است در نظر بگیرید

$$Ax = b \quad (1-1)$$

که در آن A یک ماتریس $n \times n$ و b یک بردار n بعدی معلوم هستند و x یک بردار n بعدی مجهول است که به دنبال یافتن مقدار آن هستیم. این دستگاه جواب یکتا دارد اگر و تنها اگر ماتریس A نامنفرد باشد. فرض کنید که مولفه های روی قطر اصلی A ، a_{ii} ها ($i = 1, 2, \dots, n$) همگی غیر صفر و اعداد حقیقی باشند، در غیر این صورت چون A نامنفرد است پس n سطر و ستون مستقل خطی دارد و با اعمال سطری مقدماتی می توان آن را به ماتریسی با مولفه های قطری غیر صفر تبدیل کرد. یک روش تکراری برای حل این دستگاه با یک تقریب اولیه $x^{(0)}$ شروع می شود و دنباله ای از بردارها را به صورت $\{x^{(k)}\}_{k=0}^{\infty}$ که به x همگرا است به وجود می آورد. در اکثر این روش ها دستگاه (۱-۱) به دستگاه زیر تبدیل می شود:

$$x = Tx + c \quad (2-1)$$

که در آن T یک ماتریس $n \times n$ است که ماتریس تکرار نامیده می شود و c یک بردار n بعدی است. فرض بر این است که هر دو دستگاه (۱-۱) و (۲-۱) دارای یک جواب یکتا هستند. بعد از این که بردار اولیه $x^{(0)}$ انتخاب شد دنباله بردارهای جواب تقریبی به صورت زیر محاسبه می شوند:

$$x^{(k+1)} = Tx^{(k)} + c, \quad k = 0, 1, 2, 3, \dots$$

تعریف ۱-۱۸: در تعریف ۱-۱۷ تفکیک زیر را برای ماتریس A در نظر می گیریم:

$$A = D - A_L - A_U \quad (3-1)$$

که در آن $D = \text{diag}(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn})$ یک ماتریس قطری از A و A_L - ماتریس اکیداً پایین مثلثی شامل مولفه های زیر قطر اصلی ماتریس A و A_U - ماتریس اکیداً بالا مثلثی شامل مولفه های بالای قطر اصلی ماتریس A هستند. با تجزیه فوق می توان رابطه (۱-۱) را به صورت زیر نوشت:

$$\begin{aligned} (D - A_L - A_U)x &= b \\ Dx &= (A_L + A_U)x + b \end{aligned}$$

چون A نامنفرد است، عناصر روی قطر D ناصفر بوده و D^{-1} موجود است لذا داریم:

$$x = D^{-1}(A_L + A_U)x + D^{-1}b$$

عبارت فوق یک فرم تکراری به صورت زیر دارد:

$$x^{(k+1)} = D^{-1}(A_L + A_U)x^{(k)} + D^{-1}b \quad k = 0, 1, 2, \dots \quad (4-1)$$

طرح تکراری (۴-۱) برای تعیین جواب دستگاه (۱-۱) طرح تکراری ژاکوبی نامیده می شود و ماتریس $T = D^{-1}(A_L + A_U)$ ماتریس ژاکوبی نامیده می شود.

تعریف ۱-۱۹: ماتریس جایگشت (Permutation matrix): ماتریس P را ماتریس جایگشت گوئیم در صورتی که P از جا به جایی سطرهای یک ماتریس واحد به دست آمده باشد. توجه کنید که حاصل ضرب دو ماتریس جایگشت نیز یک ماتریس جایگشت است.

تعریف ۱-۲۰: ماتریس $B_{n \times n}$ دوری ضعیف از مرتبه $p \geq 1$ (*weakly p_cyclic*) نامیده می شود اگر یک ماتریس جایگشت $P_{n \times n}$ وجود داشته باشد که

$$PBP^T = \begin{pmatrix} o & o & \cdots & o & B_p \\ B_1 & o & \cdots & o & o \\ o & B_r & \cdots & o & o \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ o & o & \cdots & B_{p-1} & o \end{pmatrix}$$

به طوری که زیر ماتریس های قطری صفر، مربعی باشند و لزوماً مرتبه B_i ها یکسان نیست.

مثال ۱-۱ (الف): ماتریس

$$B = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 2 & 0 \\ -5 & 0 & 0 & 4 \\ 1 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & -3 & 9 & 0 \end{pmatrix}$$

یک ماتریس ۲_دوری ضعیف است زیرا ماتریس جایگشت

$$P = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

موجود است که

$$PBP^T = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -5 & 4 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ -1 & 2 & 0 & 0 \\ -3 & 9 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

در این حالت $B_r = \begin{pmatrix} -5 & 4 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}$ و $B_1 = \begin{pmatrix} -1 & 2 \\ -3 & 9 \end{pmatrix}$

(ب) ماتریس

$$B = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & 0 & 6 \\ 7 & -2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 3 & 0 & 8 \\ -1 & 3 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

یک ماتریس ۳_دوری ضعیف است زیرا ماتریس جایگشت

$$P = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

موجود است که

$$PBP^T = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 2 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & -4 \\ 3 & -1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ -2 & 7 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 6 & 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 8 & 3 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

در این حالت $B_1 = \begin{pmatrix} 3 & -1 \\ -2 & 7 \end{pmatrix}$ و $B_2 = \begin{pmatrix} 6 & 3 \\ 8 & 3 \end{pmatrix}$ و $B_3 = \begin{pmatrix} 2 & 5 \\ 1 & -4 \end{pmatrix}$.

تعریف ۱-۲۱: اگر ماتریس تکرار ژاکوبی T برای ماتریس A ۳_دوری ضعیف از مرتبه $p \geq 2$ باشد، در این صورت A ، p _دوری (p_cyclic) نامیده می شود و ساختاری به شکل زیر می تواند داشته باشد:

$$A = \begin{pmatrix} A_{1,1} & o & \cdots & o & A_{1,p} \\ A_{2,1} & A_{2,2} & \cdots & o & o \\ o & A_{3,2} & \ddots & o & o \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ o & o & \cdots & A_{p,p-1} & A_{p,p} \end{pmatrix}$$

مثال ۱-۲: ماتریس زیر را در نظر می گیریم