

بِسْمِ اللّٰهِ الرَّحْمٰنِ الرَّحِيْمِ



دانشگاه اصفهان

دانشکده ریاضی و آمار

گروه ریاضی

پروژه‌ی کارشناسی رشته‌ی ریاضیات و کاربردها

جبر خطی برای علوم داده

استاد راهنما :

دکتر مليحه یوسف زاده

پژوهشگر :

پرهام پیشرو

شهریور ماه ۱۴۰۱

تشکر و قدردانی

با سپاس و تقدیر ویژه از استاد فرهیخته سرکار خانم دکتر ملیحه یوسفزاده
که در مراحل مختلف این پژوهش، راهنمایی‌های ارزنده و سازنده خود را بر
من ارزانی داشتند و همچنین با انتخاب موضوعی فوق العاده، انگیزه بنده را در
تهیه و تدوین این پژوهه، دو چندان کردند.

چکیده

در این پژوهه کارشناسی، قسمت‌هایی از جبر خطی که در حوزه علوم داده کاربرد دارند بررسی و توضیح داده شده‌اند. هدف تهیه منبعی مناسب در سطح دانشجویان کارشناسی است که به دنبال کاربردهای جبر خطی در علوم داده هستند.

در ابتداء، مباحث اولیه و مورد نیاز کاربردهای جبر خطی در علوم داده هستند، ذکر شده است. پس از آن روش‌های مختلف به دست آوردن ماتریس وارون و همچنین دستگاه معادلات خطی که کاربرد نسبتاً کمتری در علوم داده دارند، آورده شده است. پس از آن با بررسی مسئله کمترین مربعات و روش تجزیه مقدار تکین، کاربرد بسیار این روش در فشرده سازی تصاویر دیجیتالی و کاهش ابعاد آورده شده است.

در پایان، پس از بررسی مقادیر ویژه و بردارهای ویژه و همچنین روش پیدا کردن آن‌ها (با کمک روش‌های تکراری و روش‌های تبدیلی)، روش تحلیل مولفه اساسی ذکر شده و کاربرد آن در علوم داده که همان کاهش ابعاد داده می‌باشد، بررسی شده است.

کلمات کلیدی: مسئله کمترین مربعات، تجزیه مقدار تکین، مقدار ویژه و بردار ویژه، تحلیل مولفه اساسی، علوم داده

فهرست مطالب

صفحه	عنوان
۵	فصل اول : مباحث اولیه جبر خطی
۶	۱-۱ ماتریس.....
۱۱	۱-۱-۱ اعمال سط्रی مقدماتی
۱۲	۲-۱-۱ دترمینان.....
۱۳	۳-۱-۱ ماتریس وارون.....
۱۴	۴-۱-۱ ماتریس قطر غالب.....
۱۴	۵-۱-۱ ماتریس معین مثبت.....
۱۴	۶-۱-۱ زیرماتریس های اصلی پیشرو.....
۱۵	۷-۱-۱ ماتریس متعامد.....
۱۶	۸-۱-۱ نرم برداری.....
۲۰	۹-۱-۱ نرم ماتریسی.....
۲۵	۲-۱ دستگاه معادلات خطی.....
۲۷	فصل دوم : ماتریس وارون
۲۸	۱-۲ دترمینان.....
۳۰	۲-۲ اعمال سط्रی مقدماتی.....
۳۱	۳-۲ تجزیه مثلثی LU.....
۳۴	۱-۳-۲ تجزیه دولیتل.....

صفحه	عنوان
۳۷	۲-۳-۲ تجزیه کروت
۴۰	۳-۳-۲ تجزیه چولسکی
۴۵	۴-۲ کاربرد ماتریس وارون در علوم داده
۴۷	فصل سوم : دستگاه معادلات خطی
۴۸	۱-۳ روش کرامر
۴۹	۲-۳ تولید دستگاه مثلثی معادل
۵۰	۱-۲-۳ روش حذفی گاوس
۵۶	۲-۲-۳ روش حذفی گاوس-جردن
۵۷	۳-۳ روش‌های تجزیه مثلثی LU
۵۹	۱-۳-۳ تجزیه دولیتل
۶۰	۲-۳-۳ تجزیه کروت
۶۲	۳-۳-۳ تجزیه چولسکی
۶۶	۴-۳ روش‌های تکراری
۶۸	۱-۴-۳ روش تصفیه تکراری
۶۹	۲-۴-۳ روش تکراری ژاکوبی
۷۲	۳-۴-۳ روش تکراری گاوس-سایدل
۷۷	۴-۴-۳ روش فوق (تحت) تخفیف متوالی
۸۰	۵-۳ کاربرد دستگاه معادلات خطی در علوم داده

صفحه	عنوان
<u>۸۱</u>	فصل چهارم : مسئله کمترین مربعات
۸۸	۴-۱ تجزیه متعامد QR
۸۹	۴-۱-۱ روش گرام-اشمیت
۹۲	۴-۱-۲ روش دوران گیونز
۹۹	۴-۱-۳ روش بازتاب هاووس هلدر
۱۰۳	۴-۲ تجزیه مقدار تکین
۱۰۹	۴-۳ کاربرد مسئله کمترین مربعات در علوم داده
۱۱۳	۴-۴ کاربرد تجزیه مقدار تکین در علوم داده
۱۱۴	۴-۴-۱ فشردهسازی تصاویر دیجیتالی
۱۱۹	۴-۴-۲ کاهش ابعاد داده
<u>۱۲۱</u>	فصل پنجم : مقدار ویژه و بردار ویژه
۱۲۶	۵-۱ روش‌های تکراری
۱۲۶	۵-۱-۱ روش توانی
۱۲۹	۵-۱-۱-۱ روش ویلکینسون
۱۳۰	۵-۱-۱-۲ روش توان ماتریسی
۱۳۱	۵-۱-۲ روش معکوس توانی
۱۳۲	۵-۱-۳ روش تقلیل توانی
۱۳۲	۵-۱-۳-۱ روش مستقیم
۱۳۴	۵-۱-۳-۲ روش هاووس هلدر

صفحه	عنوان
۱۳۶	۲-۵ روش‌های تبدیلی
۱۳۹	۱-۲-۵ روش ژاکوبی
۱۴۳	۲-۲-۵ روش گیونز
۱۴۴	۳-۲-۵ روش هاووس هلدر
۱۴۷	۴-۲-۵ روش تجزیه LU
۱۴۹	۵-۲-۵ روش تجزیه QR
۱۴۹	۳-۵ کاربرد مقدار ویژه در علوم داده
۱۵۰	۱-۳-۵ کاربرد تحلیل مولفه‌های اساسی در علوم داده
۱۵۷	واژه‌نامه
۱۶۱	مراجع

فهرست شکل‌ها

صفحه	عنوان
۹	۱-۱ تعبیر هندسی ضرب خارجی.....
۹	۱-۲ قانون دست راست.....
۱۷	۱-۳ تصویر گوی واحد در نرم ۱.....
۱۷	۱-۴ تصویر گوی واحد در نرم ۲.....
۱۸	۱-۵ تصویر گوی واحد در نرم ۰۰.....
۸۷	۱-۶ تعبیر هندسی $b - AX$
۹۳	۱-۷ ماتریس دوران.....
۹۴	۱-۸ تبدیل $\begin{bmatrix} r \\ b \end{bmatrix}$ به $\begin{bmatrix} a \\ . \end{bmatrix}$
۹۹	۱-۹ تبدیل هاووس هلدر.....
۱۰۰	۱-۱۰ بازتاب نقطه x نسبت به صفحات H^+ و H^-
۱۰۴	۱-۱۱ فرم کلی رابطه تجزیه مقادیر تکین.....
۱۱۴	۱-۱۲ نمایش تجزیه مقادیر تکین.....
۱۱۵	۱-۱۳ تصویر یک ببر.....
۱۱۶	۱-۱۴ تصویر یک ببر در رتبه‌های مختلف.....
۱۱۸	۱-۱۵ عکس یک گریه در رتبه‌های مختلف.....

عنوان		صفحه
۱-۵ کاهش ابعاد داده‌ها با استفاده از روش تحلیل مولفه اساسی	۱۵۱	
۲-۵ همبستگی مولفه اساسی اول و دوم	۱۵۲	
۳-۵ تحلیل مولفه اساسی بر روی داده‌های نرمال‌شده و غیرنرمال	۱۵۳	

فهرست جدول‌ها

عنوان	صفحه
۱-۲ پیش‌بینی پیروزی تیم‌ها در بازی بیسبال	۴۵
۱-۳ همگرایی در روش تکراری ژاکوبی	۷۵
۲-۳ همگرایی در روش تکراری گاووس-سایدل	۷۵
۱-۴ اجزای مختلف و ارزش ماشین‌های کارکرده	۱۰۹
۲-۴ ارتباط بین متغیرهای P_k و Q_s	۱۱۱
۳-۴ ارتباط بین متغیرهای R_f و St	۱۱۳
۴-۴ درصد تجمعی اطلاعات حفظ شده عکس	۱۱۷
۱-۵ نتایج استفاده از روش توان ماتریسی	۱۳۰
۲-۵ نتایج استفاده از روش معکوس توانی	۱۳۲

مقدمه

در گذشته، داده‌ها اغلب ساختار یافته بودند و در حجم بسیار کم وجود داشتند. این ویژگی‌ها امکان تحلیل آن‌ها را با استفاده از ابزارهای ساده هوش تجاری^۱ فراهم می‌کرد؛ اما طی سال‌های اخیر با گسترش روز افزون داده‌ها، رشد تکنولوژی‌های دیجیتال، همه‌گیر شدن اینترنت و توسعه دسترسی به اینترنت اشیا^۲ داده‌های فراوانی ذخیره شده‌اند. داده‌هایی که در صورت مدیریت صحیح کاربردهای زیادی خواهند داشت. حوزه‌های مختلف علمی، تجاری، کسب و کار و هر اقدامی که امروزه در جهان در حال اجراست، می‌تواند داده محور^۳ انجام شود. این امر ضرورت استفاده از ابزارهای علمی برای تحلیل و استخراج دانش از مجموعه داده‌ها را بسیار بیشتر می‌کند. البته شایان ذکر است که این وضعیت حال حاضر، چالش‌هایی را بر سر راه تحلیلگران و دانشمندان داده قرار داده است که به طور مثال می‌توان به دو مورد ابعاد و حجم بالای داده‌ها اشاره کرد:

- ابعاد بالای داده: هنگامی که ابعاد داده از ۳ بعد بیشتر می‌شود، نمایش آن بر روی صفحه امکان پذیر نیست. پس باید از تکنیک‌های کاهش بعد در جبر خطی و هندسه استفاده کرد.
- حجم بالای داده: هنگامی که حجم داده‌ها به گونه‌ای زیاد شود که کامپیوتر نتواند اعمال لازم را بر روی داده‌ها انجام دهد، از تکنیک‌های نمونه برداری^۴، انتقال جریانی از داده‌ها^۵ و باز طراحی داده‌ها^۶ در احتمال و فرآیندهای تصادفی (شامل توزیع داده، زنجیر مارکف و قانون اعداد بزرگ)، ترکیبیات (شامل مدل‌های گراف‌های تصادفی) و علوم کامپیوتر (شامل یادگیری ماشین و خوش‌بندی) استفاده خواهد شد.

در واقع به علم داده باید به چشم یادگیری دامنه جدیدی از ریاضیات نگریست که با فرآگیری چشم انداز نویی از علوم کامپیوتر همراه است. بر اساس تحقیقات دانشگاه هاروارد جذاب‌ترین شغل قرن ۲۱، دانشمند داده^۷ معرفی شد.

همان‌گونه که در بالا ذکر شد، جبر خطی از اهمیت بالایی در مباحث علوم داده برخوردار است. برخی از متخصصان از جبر خطی به عنوان زبان ریاضیات در تحلیل داده یاد می‌کنند؛ چرا که پایه هر مجموعه داده^۸ یک ماتریس است و هر نوع محاسباتی بر روی این مجموعه داده صورت خواهد گرفت. در مجموع باید گفت یادگیری جبر خطی برای درک مبانی این حوزه الزامی است.

^۱ Business Intelligence (BI)

^۵ Streaming

^۲ Internet of Things (IoT)

^۶ Sketching

^۳ Data-Driven

^۷ Data Scientist

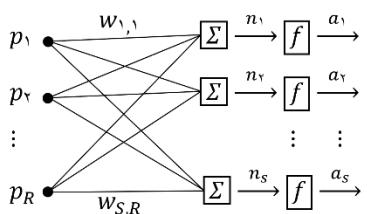
^۴ Sampling

^۸ Data Set

قطعاً با یادگیری این مباحث، دانشجو چیزی پیرامون چارچوب‌های مدرن^۱، جریان کاری یک پروژه علم داده و یا دیگر مواردی که برای موفقیت در یک پروژه علم داده نیاز است نمی‌آموزد؛ اما یک نقطه شروع فوق العاده جهت طی کردن مسیر تبدیل شدن به تحلیلگر داده^۲ خواهد داشت.

در ادامه چند مثال برای پی بردن به اهمیت یادگیری جبر خطی و کاربرد آن در علوم داده اشاره شده است:

۱. تصویر یک شی را مجسم کنید. انسان در صورت مشاهده تصویر یک شی به راحتی می‌تواند تشخیص دهد که تصویر موجود نشان‌دهنده کدام شی می‌باشد؛ اما آیا نوشتن کد و ساختن برنامه‌ای که بتواند شی درون تصویر را تشخیص دهد، کار آسانی است؟ جواب آن قطعاً منفی است، چرا که حتی بیان این مسئله به صورت کد نیز کار بسیار مشکلی برای کامپیوتر است. علت سادگی این امر برای انسان این است که مغز انسان در طی میلیون‌ها سال تکامل یافته و اکنون قادر به تشخیص چنین چیزی است. آموزش پردازش تصویر^۳ برای کامپیوتر کار دشواری است و این مسئله یکی از حوزه‌های تحقیقاتی فعال در علوم داده و یادگیری ماشین^۴ است. کامپیوترهای امروزی برای پردازش دو عدد ۰ و ۱ طراحی شده‌اند. پس برای ذخیره‌سازی تصویر با ویژگی‌های مختلف چه باید کرد؟ باید شدت پیکسل‌ها را در ساختاری به نام ماتریس ذخیره نمود. به این ترتیب، انجام هر گونه عملی بر روی تصویر، به قواعدی از جبر خطی و ماتریس‌ها نیازمند است.
۲. الگوریتم XGBOOST یکی از الگوریتم‌هایی است که توسط بسیاری از افراد موفق در علوم داده، به کار گرفته می‌شود. این الگوریتم، برای ارائه پیش‌بینی‌ها، داده‌های عددی را در فرم ماتریسی ذخیره می‌کند. این کار، باعث تقویت سرعت پردازش داده و نتایج دقیق‌تر آن می‌گردد. به علاوه، بسیاری از الگوریتم‌های مختلف دیگر نیز از ماتریس‌ها برای ذخیره‌سازی و پردازش داده‌ها استفاده می‌کنند.
۳. یادگیری عمیق^۵، یک عبارت فراگیر جدید در حوزه به کارگیری ماتریس‌ها به منظور ذخیره ورودی‌هایی مانند تصویر، گفتار، متن و ارائه یک راه حل برای مسائل این چنینی است. حتی وزن‌های به دست آمده توسط یک شبکه عصبی مصنوعی^۶ نیز در ماتریس‌ها ذخیره می‌شوند. نمونه زیر، مثالی از نمایش گرافیکی وزن‌های ذخیره شده در یک ماتریس است.



$$W = \begin{bmatrix} W_{1,1} & W_{1,2} & \cdots & W_{1,R} \\ W_{2,1} & W_{2,2} & \cdots & W_{2,R} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ W_{S,1} & W_{S,2} & \cdots & W_{S,R} \end{bmatrix}$$

^۱ Modern Frameworks

^۴ Machine Learning (ML)

^۲ Data Analyst

^۵ Deep Learning (DL)

^۳ Image Processing

^۶ Artificial Neural Networks (ANN)

۴. یکی دیگر از زمینه‌های تحقیقاتی فعال در حوزه یادگیری ماشین، نحوه کار با متن است. رایج‌ترین تکنیک-های مورد استفاده در این زمینه، کیسه‌ی کلمات^۱ و ماتریس لفت-سند^۲ هستند. تمام این تکنیک‌ها، به صورت بسیار مشابهی عمل می‌کنند. به این صورت که شمارش کلمات در اسناد را انجام داده و به منظور اجرای عملیاتی مانند تحلیل معنایی، ترجمه زبان، خلق زبان و... تعداد تکرار کلمات را در یک فرم ماتریسی ذخیره می‌کنند.

نمونه‌های بالا تنها بخشی از موارد جبر خطی در علوم داده هستند. پس به درستی می‌توان گفت که جبر خطی اهمیت و کاربرد بسیاری در مباحث مختلف علوم داده دارد.

برای آموزش مباحث جبر خطی مورد نیاز در علم داده، دسته‌بندی‌های مختلفی از سوی دانشگاه‌ها، موسسات آموزش عالی و سایت‌های آموزشی ارائه شده است که پس از بررسی و مقایسه بین دسته‌بندی‌های موجود، به یک فهرست جامع و کامل از مباحث رسیده و سپس هر کدام از مباحث به تفکیک توضیح داده خواهد شد.

^۱ Bag of Words

^۲ Term Document Matrix

فصل اول

مباحث اولیه جبر خطی

فصل اول: مباحث اولیه جبر خطی

قبل از شروع تذکر داده می‌شود که مطالب این فصل را می‌توان با جزئیات بیشتر در [۱] و [۴] پیدا نمود. در این فصل مقدمات و پیش‌نیازهای لازم برای تهیه و تنظیم پروژه قرار داده شده است. به طور مثال می‌توان به ماتریس‌ها اشاره کرد. ماتریس‌ها یکی از پرکاربردترین ابزارهای ریاضی در شاخه‌های مختلف علوم می‌باشد. به طور خاص می‌توان حوزه علوم داده را نام برد که در آن هر مجموعه داده به صورت یک ماتریس نمایش داده می‌شود. بدین جهت، ابتدای پروژه با مفهوم ماتریس شروع خواهد شد.

۱-۱ ماتریس

تعریف ۱-۱) فرض کنید \mathbb{F} یک میدان باشد، آرایه مستطیل شکل زیر که عناصر آن متعلق به \mathbb{F} هستند را یک ماتریس می‌نامند.

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix} = [a_{ij}]_{m \times n}$$

به ازای هر $m \times n$ ماتریس A درایه a_{ij} را عنصر $i = 1, 2, \dots, m$ و $j = 1, 2, \dots, n$ می‌نامند. همچنین اگر m تعداد سطرهای ماتریس و n تعداد ستون‌های ماتریس A باشد، ماتریس را از اندازه $m \times n$ می‌خوانند. هر ماتریس $1 \times m$ را یک ستون تایی و هر ماتریس $n \times 1$ را یک سطر تایی می‌نامند. همچنین اگر $m = n$ باشد، ماتریس A ، یک ماتریس مرکبی نامیده می‌شود.

قضیه ۲-۱) اگر A و B دو ماتریس مرکبی دلخواه باشند و به گونه‌ای باشد که $AB = BA$ ، آنگاه به ازای هر مقدار $(AB)^n = A^n B^n$ $n \in \mathbb{N}$.

برهان) برای اثبات باید از استقرار روی n استفاده کرد. پس برای $n = 1$ می‌توان نوشت:

$$(AB)^1 = A^1 B^1$$

حال با فرض $n = k$ (یعنی $(AB)^k = A^k B^k$) باید حکم را برای $n = k + 1$ اثبات کرد:

$$(AB)^{k+1} = (AB)^k (AB) = A^k B^k AB = A^k \underbrace{BB \cdots B}_{\text{بار } k} AB = A^k \underbrace{BB \cdots B}_{\text{بار } k-1} ABB \xrightarrow{\text{ادامه همین روند}}$$

$$A^k A \underbrace{B \cdots BB}_{\text{بار } k} B = A^{k+1} B^{k+1}$$

بدین ترتیب اثبات پایان می‌یابد. ■

تعريف ۱-۳) در ماتریس مربعی $A = [a_{ij}]_{n \times n}$ ، درایه‌های $a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}$ درایه‌های قطری یا قطر اصلی ماتریس A نامیده می‌شود. اگر در یک ماتریس تمام درایه‌ها به غیر از درایه‌های قطری آن صفر باشند، آن را ماتریس قطری نامیده و به صورت $A = diag(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn})$ نمایش داده می‌شود. فرم کلی یک ماتریس قطری به صورت زیر می‌باشد:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & a_{22} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

قضیه ۱-۴) اگر ماتریس A یک ماتریس قطری $n \times n$ باشد، آنگاه به ازای هر $. A^k = diag(a_1^k, a_2^k, \dots, a_n^k)$ می‌توان نوشت $k \in \mathbb{N}$

برهان) به سادگی و با استقرا روی k به دست می‌آید. حکم برای $k = 1$ ، به وضوح برقرار است؛ یعنی می‌توان نوشت $A = diag(a_1^1, a_2^1, \dots, a_n^1)$. حال فرض کنید حکم برای k برقرار باشد. پس باید حکم را برای $k + 1$ اثبات کرد.

$$A^{k+1} = AA^k = diag(a_1, \dots, a_n)diag(a_1^k, \dots, a_n^k) \Rightarrow$$

$$A^{k+1} = \begin{bmatrix} a_1 & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & a_2 & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdots & a_n \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_1^k & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & a_2^k & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdots & a_n^k \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_1^{k+1} & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & a_2^{k+1} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdots & a_n^{k+1} \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$A^{k+1} = diag(a_1^{k+1}, \dots, a_n^{k+1})$$

بدین ترتیب، با توجه به استقرا، اثبات تمام است. ■

تعريف ۱-۵) ترانهاده ماتریس $A_{m \times n}$ یک ماتریس $n \times m$ است که هر ستون A یک سطر آن است و آن را با نمایش می‌دهند $A^T = [a_{ji}]_{n \times m}$

تعريف ۱-۶) ماتریس مربعی A را متقارن گویند، هرگاه $A^T = -A$ و پاد متقارن گویند هرگاه $A^T = -A$ باشد.

اعمال جبری روی ماتریس‌ها و بردارها:

جمع و تفریق دو ماتریس فقط در صورتی امکان‌پذیر است که هر دو ماتریس هم اندازه باشند؛ به صورت زیر:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}, B = \begin{bmatrix} b_{11} & \cdots & b_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{m1} & \cdots & b_{mn} \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow A \pm B = \begin{bmatrix} a_{11} \pm b_{11} & \cdots & a_{1n} \pm b_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} \pm b_{m1} & \cdots & a_{mn} \pm b_{mn} \end{bmatrix}$$

ضرب یک عدد یا همان اسکالر $c \in \mathbb{F}$ در ماتریس $A \in \mathbb{F}^m \times n$ به صورت زیر می‌باشد:

$$cA = \begin{bmatrix} ca_{11} & ca_{12} & \cdots & ca_{1n} \\ ca_{21} & ca_{22} & \cdots & ca_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ ca_{m1} & ca_{m2} & \cdots & ca_{mn} \end{bmatrix}$$

ضرب دو ماتریس $B_{p \times q}$ و $A_{m \times n}$ فقط در صورتی امکان‌پذیر است که $n = p$ باشد. یعنی تعداد ستون‌های ماتریس اول با تعداد سطرهای ماتریس دوم برابر باشد. در این صورت حاصل ضرب AB به صورت زیر خواهد بود:

$$AB = [c_{ij}]_{m \times q}, c_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \cdots + a_{in}b_{nj}, i = 1, \dots, m, j = 1, \dots, p$$

تعریف ۱-۷) تابع $\mathbb{C}^n \times \mathbb{C}^n \rightarrow \mathbb{C}$ را یک ضرب داخلی^۱ روی \mathbb{C}^n گویند، هرگاه:

$$\forall x \in \mathbb{C}^n: (x, x) \geq 0 \quad (1)$$

$$(x, x) = 0 \Leftrightarrow x = 0 \quad (2)$$

$$\forall x, y \in \mathbb{C}^n: (x, y) = \overline{(y, x)} \quad (3)$$

$$\forall \alpha, \beta \in \mathbb{C}, \forall x, y, z \in \mathbb{C}^n: (\alpha x + \beta y, z) = \bar{\alpha}(x, z) + \bar{\beta}(y, z) \quad (4)$$

تذکر ۱-۸) اگر در تعریف (۱-۷) به جای \mathbb{C}^n از \mathbb{R}^n استفاده شود، آنگاه ویژگی‌های ۲، ۳ و ۴ به صورت زیر خواهند بود:

$$(x, x) = 0 \Leftrightarrow x = 0 \quad (2)$$

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^n: (x, y) = (y, x) \quad (3)$$

$$\forall \alpha, \beta \in \mathbb{R}, \forall x, y, z \in \mathbb{R}^n: (\alpha x + \beta y, z) = \alpha(x, z) + \beta(y, z) \quad (4)$$

ضرب داخلی دو بردار a و b از فرمول‌های زیر محاسبه می‌شود:

$$a \cdot b = a_1 b_1 + a_2 b_2 + \cdots + a_n b_n \quad (1-1)$$

$$a \cdot b = |a| \times |b| \times \cos(\theta) \quad (2-1)$$

که در آن $|a|$ و $|b|$ به ترتیب اندازه بردارهای a و b می‌باشد.

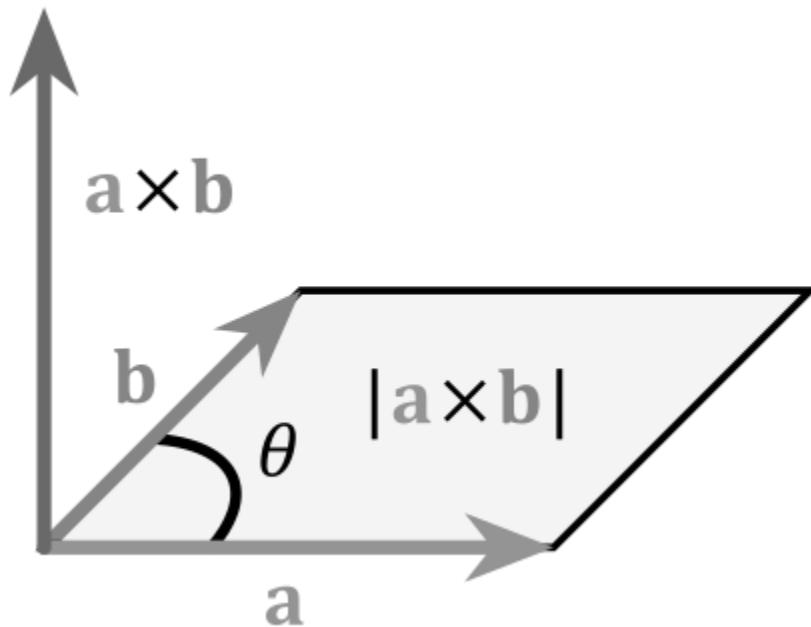
تعریف ۱-۹) ضرب خارجی^۲ یک عمل دوتایی (\times) بین دو بردار اقلیدسی در فضای سه‌بعدی است که نتیجه آن برداری است که بر هر دو بردار اولیه عمود است.

ضرب خارجی دو بردار نیز به صورت زیر محاسبه خواهد شد و تعبیر هندسی آن، شکل (۱-۱) خواهد بود:

$$\vec{a} \times \vec{b} = \begin{vmatrix} i & j & k \\ a_1 & a_2 & a_3 \\ b_1 & b_2 & b_3 \end{vmatrix}$$

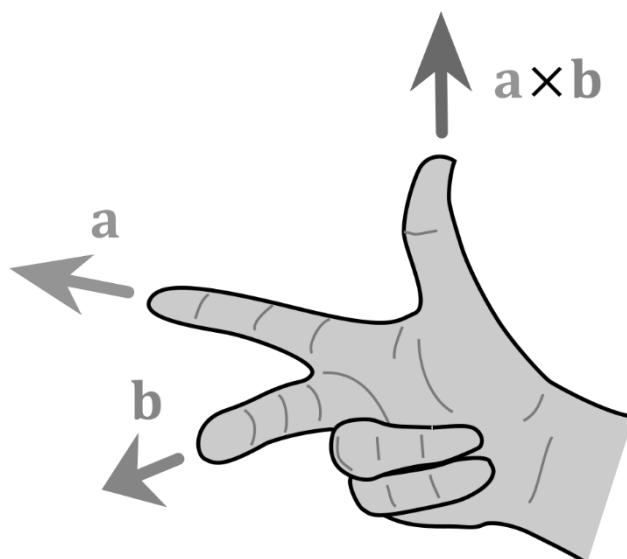
^۱ Inner Product

^۲ Cross Product



شکل (۱-۱) تعبیر هندسی ضرب خارجی

تذکرہ ۱۰-۱) جهت بردار حاصل از ضرب خارجی، عمود بر هر دو بردار \vec{a} و \vec{b} می باشد و به کمک قانون دست راست همانند شکل (۲-۱) قابل تشخیص است:



شکل (۲-۱) قانون دست راست

تذکر ۱۱-۱) طول بردار $\vec{a} \times \vec{b}$ برابر مساحت متوازی‌الاضلاعی با اضلاع بردارهای اولیه همانند شکل (۱-۱) می‌باشد؛ پس اگر θ زاویه بین دو بردار باشد، طول بردار $\vec{a} \times \vec{b}$ از رابطه (۳-۱) به دست خواهد آمد:

$$|\vec{a} \times \vec{b}| = |\vec{a}| |\vec{b}| \sin \theta \quad (3-1)$$

قضیه ۱۲-۱) فرض کنید A ، B و O ماتریس‌هایی $m \times n$ بوده و یک ماتریس $m \times n$ که تمام درایه‌های آن صفر است و c و d اسکالار باشند؛ در این صورت:

$$O + A = A \quad (ج) \quad A + (B + C) = (A + B) + C \quad (ب) \quad A + B = B + A \quad (الف)$$

$$(cd)A = c(dA) \quad (و) \quad (c + d)A = cA + dA \quad (ه) \quad c(A + B) = cA + cB \quad (د)$$

برهان) رجوع شود به [۱].

تعريف ۱۳-۱) دو ماتریس A و B را متشابه گویند، اگر ماتریس وارون پذیر P موجود باشد که $B = P^{-1}AP$.

تعريف ۱۴-۱) ماتریس مربعی I که درایه‌های قطر اصلی آن ۱ و بقیه عناصر صفر می‌باشد را ماتریس همانی می‌نامند. یعنی $I = \underbrace{\text{diag}(1, 1, \dots)}_{n \text{ بار}}$ و به صورت زیر نمایش می‌دهند:

$$I = \begin{bmatrix} 1 & & \cdots & & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdots & & \cdot \\ \vdots & \vdots & \ddots & & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdots & & 1 \end{bmatrix}$$

قضیه ۱۵-۱) فرض کنید A ، B و C ماتریس‌هایی باشند که اعمال زیر روی آن‌ها قابل تعریف باشد، در این صورت:

$$IA = AI = A \quad (ج) \quad (A + B)C = AC + BC \quad (ب) \quad A(BC) = (AB)C \quad (الف)$$

$$(A + B)^T = A^T + B^T \quad (ه) \quad (AB)^T = B^T A^T \quad (د)$$

برهان) رجوع شود به [۱].

تعريف ۱۶-۱) اگر تمام درایه‌های زیر قطر اصلی یک ماتریس صفر باشند، یعنی ماتریسی که در آن به ازای هر $i > j$ عنصر $a_{ij} = 0$ باشد، به آن ماتریس بالا مثلثی گویند. به طور مشابه اگر تمام درایه‌های بالای قطر اصلی یک ماتریس برابر با صفر باشند، یعنی ماتریسی که در آن به ازای هر $j < i$ ، عنصر $a_{ij} = 0$ باشد، به آن ماتریس پایین مثلثی می‌گویند. به طور مثال فرم کلی ماتریس بالا مثلثی 3×3 در سمت راست و فرم کلی ماتریس پایین مثلثی 3×3 در سمت چپ نمایش داده شده است:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & \cdot & \cdot \\ a_{21} & a_{22} & \cdot \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ \cdot & a_{22} & a_{23} \\ \cdot & \cdot & a_{33} \end{bmatrix}$$

تذکر-۱ (۱۷) حاصل ضرب هر تعداد متناهی از ماتریس‌های بالا مثلثی یک ماتریس بالا مثلثی و حاصل ضرب هر تعداد متناهی از ماتریس‌های پایین مثلثی یک ماتریس پایین مثلثی است.

تعریف-۱ (۱۸) اگر A یک ماتریس $n \times n$ باشد، آنگاه اثر A که با $\text{trace}(A)$ یا $\text{tr}(A)$ نمایش داده می‌شود؛ برابر است با مجموع تمام درایه‌های قطر اصلی آن، یعنی:

$$\text{tr}(A) = a_{11} + a_{22} + \cdots + a_{nn} = \sum_{i=1}^n a_{ii} \quad (4-1)$$

قضیه-۱ (۱۹) اگر A و B دو ماتریس مربعی $n \times n$ دلخواه باشند، آنگاه $\text{tr}(AB) = \text{tr}(BA)$ برهان) رجوع شود به [۱].

قضیه-۱ (۲۰) اگر A و B دو ماتریس مربعی و $a, b \in \mathbb{R}$ دو اسکالر دلخواه باشند، آنگاه

$$\text{tr}(aA + bB) = a \times \text{tr}(A) + b \times \text{tr}(B)$$

برهان) فرض کنید $B = [b_{ij}]_{n \times n}$ و $A = [a_{ij}]_{n \times n}$ باشند. در این صورت:

$$aA + bB = a[a_{ij}]_{n \times n} + b[b_{ij}]_{n \times n} = [aa_{ij} + bb_{ij}]_{n \times n} \xrightarrow{\text{طبق تعریف}}$$

$$\text{tr}(aA + bB) = \sum_{i=1}^n (aa_{ii} + bb_{ii}) = a \sum_{i=1}^n a_{ii} + b \sum_{i=1}^n b_{ii} = a \times \text{tr}(A) + b \times \text{tr}(B) \blacksquare$$

تعریف-۱ (۲۱) ماتریس مربعی A را پوچ توان گویند، هرگاه عدد صحیح k وجود داشته باشد؛ به طوری که $A^k = 0$ و کوچکترین عدد صحیح و مثبت k که به ازای آن $A^k = 0$ شود را مرتبه پوچی ماتریس A گویند.

تعریف-۱ (۲۲) مجموعه همه ماتریس‌های $n \times m$ با درایه‌هایی در میدان \mathbb{F} را با $M_{m \times n}(\mathbb{F})$ نمایش می‌دهند.

۱-۱-۱ اعمال سط्रی مقدماتی

تعریف-۱ (۲۳) اعمال زیر را اعمال سط्रی مقدماتی گویند:

- (۱) تعویض دو سطر با یکدیگر ($R_i \leftrightarrow R_j$)
- (۲) ضرب اسکالر ناصلف در یک سطر ($cR_i \rightarrow R_i$)
- (۳) اضافه کردن مضربی از یک سطر به سطر دیگر ($cR_i + R_j \rightarrow R_j$)

تعریف-۱ (۲۴) به ماتریسی که تنها با انجام یک عمل سط्रی مقدماتی به I_n تبدیل شود، ماتریس مقدماتی گویند.

تعریف-۱ (۲۵) دو ماتریس A و B را که با انجام اعمال سط्रی مقدماتی به یکدیگر تبدیل شوند را همارز سط्रی گویند و با $A \sim B$ نمایش می‌دهند.

تعريف-۱ (۲۶) ماتریس A را سطrix-پلکانی گویند، هرگاه:

- ۱) همه سطرهای صفر (در صورت وجود) در انتهای (پایین) ماتریس باشند.
- ۲) اگر دو سطر متواالی نااصر باشند، سطر دوم با تعداد صفرهای بیشتری شروع شود.
- ۳) در هر سطر اولین درایه نااصر برابر ۱ باشد که به آن درایه پیشرو گویند.

تعريف-۱ (۲۷) به ماتریس سطrix-پلکانی با شرایط فوق، ماتریس سطrix-پلکانی تحويل یافته گویند هرگاه علاوه بر شرایط موجود در تعريف (۱)، شرط زیر را داشته باشند:

- ۴) همه درایه‌های واقع در ستون درایه پیشرو به جز خود درایه پیشرو صفر باشند.

تذکر-۱ (۲۸) در تعريف (۱) تا (۲۷) می‌توان به جای سطر از ستون استفاده کرد و تعريف برقرار خواهد بود.

۱-۱ دترمینان^۱

دترمینان عدد مخصوصی است که به ماتریس‌های مربعی اختصاص داده می‌شود و در یافتن معکوس ماتریس و همچنین حل دستگاه معادلات خطی و در شرایط بسیار دیگری کاربرد دارد. اگر دترمینان ماتریسی مخالف صفر باشد، آنگاه می‌توان متوجه شد که آن ماتریس معکوس پذیر است. از این رو از طریق دترمینان می‌توان مقادیر ویژه یک ماتریس را تعیین کرد. برای محاسبه دترمینان یک ماتریس باید از قضیه زیر که به بسط لاپلاس معروف است، استفاده کرد. همچنین نماد دترمینان ماتریس A به صورت $\det(A)$ یا $|A|$ می‌باشد.

قضیه-۱ (۲۹) اگر $A = [a_{ij}]_{n \times n}$ یک ماتریس $n \times n$ روی میدان \mathbb{F} باشد، آنگاه:

$$\begin{cases} \det(A) = a_{11}c_{11} + a_{12}c_{12} + \dots + a_{1n}c_{1n} & , \text{ بسط لاپلاس روی سطر } i \text{ ام} \\ \det(A) = a_{1j}c_{1j} + a_{2j}c_{2j} + \dots + a_{nj}c_{nj} & , \text{ بسط لاپلاس روی ستون } j \text{ ام} \end{cases}, \quad i = 1, 2, \dots, n \quad j = 1, 2, \dots, n$$

به طور مثال دترمینان ماتریس 3×3 برابر خواهد شد با $\det(A) = ad - bc$. یا دترمینان ماتریس 3×3 می‌باشد برابر خواهد شد با:

$$\begin{bmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{bmatrix}$$

$$\det(A) = a(ei - fh) - b(di - fg) + c(dh - eg) \quad (۵-۱)$$

برهان) رجوع شود به [۱].

^۱ Determinant

انجام اعمال سطری (و یا ستونی) مقدماتی بر دترمینان ماتریس‌ها تاثیر خواهد گذاشت. اگر ماتریس A ، ماتریس اولیه باشد و ماتریس B ماتریس حاصل از انجام یک عمل سطری (و یا ستونی) مقدماتی بر ماتریس A باشد، آنگاه:

$$R_i \leftrightarrow R_j \Rightarrow \det(B) = -\det(A) \quad (1)$$

$$cR_i \rightarrow R_i \Rightarrow \det(B) = c \det(A) \quad (2)$$

$$cR_i + R_j \rightarrow R_j \Rightarrow \det(B) = \det(A) \quad (3)$$

تذکر ۱-۳۰) اگر ماتریسی مثلثی یا قطری باشد، آنگاه دترمینان آن برابر با حاصل ضرب درایه‌های روی قطر اصلی آن است.

تذکر ۱-۳۱) اگر ماتریسی دارای یک سطر (و یا ستون) صفر باشد و همچنین اگر دو سطر (و یا ستون) یکسان داشته باشد، آنگاه دترمینان آن صفر خواهد بود.

قضیه ۱-۳۲) اگر A و B دو ماتریس دلخواه مربعی باشند، احکام زیر برقرارند (برهان: رجوع شود به [۱]).

$$|AB| = |A| \times |B| \quad \text{ج)$$

$$|A^T| = |A| \quad \text{ب)$$

$$|A^{-1}| = \frac{1}{|A|} \quad \text{الف)}$$

۱-۱-۳ ماتریس وارون^۱

تعریف ۱-۳۳) ماتریس A^{-1} را وارون ماتریس A گویند، هرگاه $AA^{-1} = A^{-1}A = I$ باشد.

قضیه ۱-۳۴) ماتریس A وارون پذیر (نامنفرد) است اگر و تنها اگر دترمینان آن مساوی صفر باشد.

برهان) رجوع شود به [۱].

تذکر ۱-۳۵) اگر دو ماتریس دلخواه A و B موجود باشند، آنگاه $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$ می‌باشد. چندین روش برای یافتن ماتریس وارون وجود دارد که در فصل دوم به طور مفصل راجع به آن‌ها بحث خواهد شد.

۱-۱-۴ ماتریس قطر غالب^۲

تعریف ۱-۳۶) ماتریس مربعی $A_{n \times n}$ را قطر غالب گویند هرگاه:

$$|a_{ii}| \geq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}|, \quad i = 1, 2, \dots, n \quad (6-1)$$

چنانچه در نامساوی فوق علامت بزرگتر مساوی (\geq) به علامت بزرگتر ($>$) تبدیل شود، ماتریس $A_{n \times n}$ را اکیداً قطر غالب گویند.

^۱ Inverse Matrix

^۲ Diagonally Dominant Matrix

مثال ۳۷-۱) ماتریس‌های زیر نمونه‌هایی از ماتریس‌های اکیداً قطر غالب هستند.

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 1 & 1 & -1 \\ -1 & 3 & . & -1 \\ -1 & . & 4 & -1 \\ . & -1 & 2 & 4 \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} 2 & . & . \\ 1 & 3 & 1 \\ . & 2 & 4 \end{bmatrix}, \quad C = \begin{bmatrix} 8 & 2 & -3 & 1 & . \\ -1 & 4 & -1 & . & 1 \\ 1 & . & 9 & -1 & -5 \\ . & -1 & 2 & 4 & . \\ 5 & . & -1 & 1 & 10 \end{bmatrix}$$

همان طور که مشاهده می‌شود درایه‌های قطر اصلی، از مجموع قدر مطلق درایه‌های هر سطر اکیداً بزرگتر است. پس تمامی ماتریس‌های مثال (۳۷-۱) اکیداً قطر غالب هستند.

قضیه ۳۸-۱) هر ماتریس اکیداً قطر غالب وارون پذیر است.

برهان) رجوع شود به [۱].

۱-۱-۵ ماتریس معین مثبت^۱

تعریف ۳۹-۱) ماتریس $Q_{n \times n}$ را معین مثبت گویند هرگاه به ازای هر بردار نا صفر $X_{n \times 1}$ بتوان گفت:

$$X^T Q X \geq . \quad (V-1)$$

همچنین اگر به ازای هر بردار نا صفر $X_{n \times 1}, ., X_{n \times 1}$ باشد، به ماتریس Q معین مثبت اکید گویند.

تذکر ۴۰-۱) به ازای هر ماتریس دلخواه Q ، همواره $Q^T Q$ و QQ^T معین مثبت هستند.

مثال ۴۱-۱) برای بررسی معین مثبت بودن ماتریس $Q = \begin{bmatrix} 2 & 2 & 1 \\ 2 & 5 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix}$ به صورت زیر باید عمل کرد.

بردار $X^T = [x_1 \ x_2 \ x_3]^T$ مفروض است. حال رابطه (V-1) را باید به صورت زیر تشکیل داد:

$$X^T A X = [x_1 \ x_2 \ x_3] \begin{bmatrix} 2 & 2 & 1 \\ 2 & 5 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = 2x_1^2 + 5x_2^2 + 2x_3^2 + 4x_1x_2 + 2x_1x_3 + 2x_2x_3$$

$$\Rightarrow X^T A X = (x_1 + 2x_2)^2 + (x_1 + x_3)^2 + (x_2 + x_3)^2 > .$$

ماتریس فوق نه تنها معین مثبت، بلکه معین مثبت اکید می‌باشد.

۱-۱-۶ زیرماتریس‌های اصلی پیش رو^۲

تعریف ۴۲-۱) فرض کنید $A_{n \times n}$ داده شده باشد، زیرماتریس‌های اصلی پیش روی مرتبه k ($k = 1, 2, \dots, n$) از ماتریس A به صورت زیر تعریف می‌شوند:

^۱ Positive Definite Matrix

^۲ Leading Principal Submatrix

$$A_k = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & a_{k2} & \cdots & a_{kk} \end{bmatrix}$$

در واقع زیرماتریس‌های اصلی پیشرو عبارت است از ماتریس‌هایی که از یک سطر و یک ستون اول، دو سطر و دو ستون اول، ... و n سطر و n ستون اول ماتریس A تولید می‌شوند.

مثال ۱-۴۳) زیرماتریس‌های اصلی پیشروی ماتریس A به صورت زیر هستند.

$$A_1 = [1], A_2 = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 2 \end{bmatrix}, A_3 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 5 \\ 3 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 7 \end{bmatrix} = A$$

در قضیه بعد، ارتباط بین ماتریس معین مثبت اکید و زیرماتریس‌های اصلی پیشرو مطرح شده است.

قضیه ۱-۴۴) فرض کنید $A_{n \times n}$ ماتریسی متقارن و معین مثبت اکید باشد؛ در این صورت احکام زیر واقع هستند:

- (۱) ماتریس A وارون‌پذیر است و A^{-1} متقارن و معین مثبت اکید است.
- (۲) همه زیرماتریس‌های اصلی پیشروی A نیز معین مثبت اکید هستند.
- (۳) دترمینان همه زیرماتریس‌های اصلی پیشروی A نیز مثبت هستند.
- (۴) مولفه‌های روی قطر اصلی A مثبت می‌باشند.
- (۵) مقادیر ویژه ماتریس A حقیقی و مثبت هستند.

برهان) رجوع شود به [۱]

۱-۱-۷ ماتریس متعامد^۱

تعریف ۱-۴۵) دو بردار بر هم عمودند (یا متعامدند) اگر حاصل ضرب داخل آن‌ها صفر شود.

تعریف ۱-۴۶) مجموعه بردارهای ناصرف $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ متعامد نامیده می‌شوند اگر این بردارها دو به دو بر هم عمود باشند؛ یعنی برای $j \neq i$ نتوان نوشت $v_i \cdot v_j = 0$. همچنین اگر برای $i = 1, \dots, n$ نتوان نوشت که $v_i \cdot v_i = 1$ در این صورت مجموعه بردارهای ناصرف $\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ متعامد یکه می‌نامند.

قضیه ۱-۴۷) بردارهای متعامد ناصرف، مستقل خطی هستند.

برهان) رجوع شود به [۴].

^۱ Orthogonal Matrix

مثال ۱-۴۸) بردارهای v_1, v_2, v_3 و u_1, u_2, u_3 متعامد یکه هستند.

$$v_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 2 \\ 5 \end{bmatrix}, v_2 = \begin{bmatrix} -1 \\ 1 \\ 2 \\ 5 \end{bmatrix}, v_3 = \begin{bmatrix} 1 \\ 6 \\ -1 \\ 6 \\ 1 \\ 3 \end{bmatrix}$$

$$u_1 = \frac{v_1}{\|v_1\|_2} = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{30}} \\ \frac{-1}{\sqrt{30}} \\ \frac{2}{\sqrt{30}} \\ \frac{5}{\sqrt{30}} \end{bmatrix}, v_2 = \frac{v_2}{\|v_2\|_2} = \begin{bmatrix} -\frac{\sqrt{30}}{6} \\ -\frac{\sqrt{30}}{30} \\ \frac{\sqrt{30}}{15} \end{bmatrix}, v_3 = \frac{v_3}{\|v_3\|_2} = \begin{bmatrix} \frac{\sqrt{6}}{6} \\ -\frac{\sqrt{6}}{6} \\ \frac{\sqrt{6}}{3} \end{bmatrix}$$

پس به راحتی می‌توان یک مجموعه متعامد از بردارهای ناصرف را به یک مجموعه متعامد یکه تبدیل کرد.

تعریف ۱-۴۹) یک ماتریس مربعی و حقیقی را متعامد گویند هرگاه ستون‌های آن متعامد یکه باشند. به طور مشابه یک ماتریس مربعی و مختلف را ماتریس یکانی گویند هرگاه ستون‌های آن متعامد یکه باشند.

قضیه ۱-۵۰) برای ماتریس $A_{n \times n}$ احکام زیر معادلنده:

(۱) A ماتریس متعامد است.

(۲) $AA^T = A^T = A^{-1}$ یا $A^T = A^{-1}$

(۳) برای هر بردار $x \in \mathbb{R}^n$ ، می‌توان نوشت $\|Ax\|_2 = \|x\|_2$.

برهان) رجوع شود به [۴].

۱-۱-۲ نرم برداری

تعریف ۱-۵۱) نگاشت $\mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ با ویژگی‌های

(۱) $\forall x \in \mathbb{R}^n, \|x\| \geq 0$

(۲) $\|x\| = 0 \Leftrightarrow x = 0$

(۳) $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}^n, \|\lambda x\| = |\lambda| \|x\|$

(۴) $\forall \lambda \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}^n, \|x + y\| = \|x\| + \|y\|$

را یک نرم برداری روی \mathbb{R}^n می‌نامند.

^۱ Unitary Matrix

^۲ Vector Norm

فرض کنید $x = [x_1, x_2, \dots, x_n]^T$ باشد، در این صورت نرم‌های زیر تعریف خواهند شد:

$$\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$$

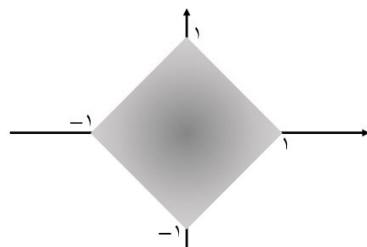
$$\|x\|_p = \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{\frac{1}{p}}, p \geq 1$$

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

در حالی که $p = 2$ باشد، نرم برداری حاصل را نرم اقلیدسی x می‌نامند زیرا که این نرم معرف فاصله x از مبدا مختصات می‌باشد. همچنین اگر $p = \infty$ باشد، نرم حاصل را نرم ماکزیمم یا نرم چیزیف می‌نامند.

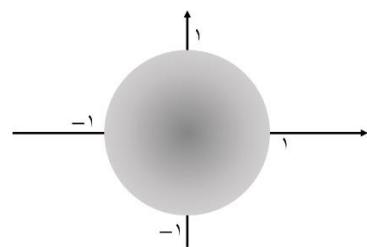
مثال ۱-۵۲) مثال: اگر $x \in \mathbb{R}^2$ آنگاه $\|x\|_p \leq 1$ گوی یکه (گوی واحد) نامیده می‌شود. برای نرم‌های گفته شده یعنی $1 \leq p \leq \infty$, $p = 2$, $p = \infty$ به صورت زیر رسم خواهد شد.

فرض کنید $x = [x_1, x_2]^T \in \mathbb{R}^2$ باشد؛ در این صورت $\|x\|_p \leq 1 \iff |x_1| + |x_2| \leq 1$. در واقع تصویر گوی یکه در نرم $p = 1$ به صورت محیط و داخل چهارضلعی همانند شکل (۱-۳) خواهد بود:



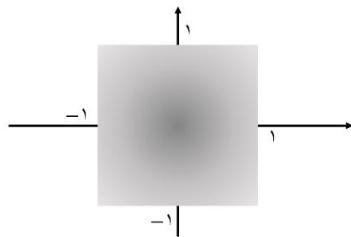
شکل (۱-۳) تصویر گوی واحد در نرم ۱

حال برای $p = 2$ می‌توان نوشت که $\|x\|_2 \leq 1 \iff x_1^2 + x_2^2 \leq 1$. پس در واقع تصویر گوی واحد در نرم ۲ محیط و داخل دایره به مرکز مبدا و شعاع ۱ به صورت شکل (۱-۴) خواهد بود:



شکل (۱-۴) تصویر گوی واحد در نرم ۲

در انتهای برای $p = \infty$ می‌توان نوشت $\|x\|_\infty = \max \{|x_1|, |x_2|\} \leq 1$. پس در واقع گوی واحد در نرم ∞ محیط و داخل مستطیلی به رئوس $(1,1)$ و $(-1,1)$ و $(1,-1)$ و $(-1,-1)$ یعنی شکل (۵-۱) خواهد بود:



شکل (۵-۱) تصویر گوی واحد در نرم ∞

لم زیر به لم کوشی-شورتز معروف است.

$$\text{لم ۱-۵۳} . |x^T y| \leq \|x\|_2 \|y\|_2 \text{ اگر } x, y \in \mathbb{R}^n$$

برهان) همان‌طور که در قبل اشاره شده است $\|x\|_2^2 = x^T x = x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_n^2$ که در این صورت طبق خاصیت اول:

$$\begin{aligned} & \cdot \leq \|x + \lambda y\|_2^2 = (x + \lambda y)^T (x + \lambda y) = x^T x + 2\lambda x^T y + \lambda^2 y^T y \Rightarrow \\ & \|x + \lambda y\|_2^2 = \|x\|_2^2 + 2\lambda x^T y + \lambda^2 \|y\|_2^2 \end{aligned}$$

حال اگر قرار داده شود $\lambda = \frac{c}{a}$ که اعداد حقیقی اند، می‌توان نوشت:

$$a\lambda^2 + b\lambda + c \geq 0.$$

یک معادله درجه دو بر حسب λ به وجود می‌آید، چون $a \neq 0$ است، زمانی معادله بالا همواره برقرار است که مقدار $\Delta = b^2 - 4ac$ کوچکتر یا مساوی صفر شود؛ بنابراین می‌توان نوشت:

$$(2x^T y) + 4\|x\|_2 \|y\|_2 \leq 0 \Rightarrow |x^T y| \leq \|x\|_2 \|y\|_2 \quad ■$$

$$\text{قضیه ۱-۵۴} . \|x + y\|_2 \leq \|x\|_2 + \|y\|_2 \text{ اگر } x, y \in \mathbb{R}^n$$

برهان) می‌توان نوشت:

$$\begin{aligned} \|x + y\|_2^2 &= (x + y)^T (x + y) = \|x\|_2^2 + 2x^T y + \|y\|_2^2 \\ &\leq \|x\|_2^2 + 2\|x\|_2 \|y\|_2 + \|y\|_2^2 \\ &= (\|x\|_2 + \|y\|_2)^2 \end{aligned}$$

$$\blacksquare . \|x + y\|_2 \leq \|x\|_2 + \|y\|_2 \text{ می‌توان نوشت}$$

قضیه ۱-۵۵) چنانچه $x^T y = \|x\|_p \|y\|_q$ و $p, q \in \mathbb{N}$. آنگاه می‌توان نوشت $\frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1$ و سپس با استفاده از رابطه فوق می‌توان نشان داد که $\|x + y\|_p \leq \|x\|_p + \|y\|_p$.
برهان) رجوع شود به [۴].

تعريف ۱-۵۶) اگر $x, y \in \mathbb{R}^n$ آنگاه فاصله این دو بردار به صورت $\|x - y\|$ تعریف می‌شود.

قضیه ۱-۵۷) به ازای هر نرم برداری دلخواه $\|\cdot\|$ ، می‌توان نوشت $\|\|x\| - \|y\|\| \leq \|x - y\|$.
برهان) رجوع شود به [۴].

تعريف ۱-۵۸) دو نرم $\| \cdot \|_a$ ، $\| \cdot \|_b$ را معادل گویند، هرگاه همگرایی به یک نرم، همگرایی به نرم دیگر را نتیجه دهد. به عبارت دیگر هرگاه اعداد ثابت و مثبت M, m موجود باشند به طوری که:

$$\forall x : m\|x\|_b \leq \|x\|_a \leq M\|x\|_b$$

گویند دو نرم $\| \cdot \|_a$ ، $\| \cdot \|_b$ معادلنده.

قضیه ۱-۵۹) به ازای هر $x \in \mathbb{R}^n$ می‌توان نوشت:

$$\|x\|_\infty \leq \|x\|_r \leq \|x\|_1 \leq \sqrt{n}\|x\|_r \leq n\|x\|_\infty$$

برهان) فرض کنید x_k درایه‌ای از x باشند به طوری که:

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

بنابراین:

$$\begin{aligned} |x_k|^r &\leq \sum_{i=1}^n |x_i|^r \leq \left(\sum_{i=1}^n |x_i| \right)^r = \left(\sum_{i=1}^n 1|x_i| \right)^r \\ &\leq \left(\sum_{i=1}^n 1 \right) \cdot \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^r \right) = n \sum_{i=1}^n |x_i|^r \\ &\leq n \sum_{i=1}^n |x_k|^r = n^r |x_k|^r \end{aligned}$$

پس می‌توان نوشت:

$$|x_k| \leq (\sum_{i=1}^n |x_i|^r)^{\frac{1}{r}} = \|x\|_r \quad (1)$$

$$|x_k| \leq \sum_{i=1}^n |x_i| = \|x\|_1 \quad (2)$$

$$\blacksquare \|x\|_\infty \leq \|x\|_r \leq \|x\|_1 \leq \sqrt{n}\|x\|_r \leq n\|x\|_\infty \quad (3)$$

قضیه ۱-۶۰) تمامی نرم‌ها در \mathbb{R}^n معادل هستند. به بیان دیگر تمام نرم‌ها روی فضای متناهی‌البعد معادل هستند.

برهان) رجوع شود به [۴].

در ادامه مفهوم نرم‌های برداری به ماتریس‌های مربعی تعمیم یافته است.

۱-۱-۹ نرم ماتریسی^۱

تعریف ۱-۶۱) فرض کنید $M_n(\mathbb{R})$ معرف فضای برداری همه ماتریس‌های $n \times n$ روی \mathbb{R} باشند. در این صورت نگاشت $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$: $M_n(\mathbb{R}) \rightarrow \mathbb{R}$ را نرم ماتریسی می‌نامند، هرگاه در شرایط زیر صدق کند:

$$\forall A \in M_n(\mathbb{R}) : \|A\| \geq 0 \quad (1)$$

$$\forall A \in M_n(\mathbb{R}), \|A\| = 0 \Leftrightarrow A = 0 \quad (2)$$

$$\forall \lambda \in \mathbb{R}. \forall A \in M_n(\mathbb{R}), \|\lambda A\| = |\lambda| \|A\| \quad (3)$$

$$\forall A, B \in M_n(\mathbb{R}), \|A + B\| \leq \|A\| + \|B\| \quad (4)$$

$$\forall A, B \in M_n(\mathbb{R}), \|AB\| \leq \|A\| \cdot \|B\| \quad (5)$$

تعریف ۱-۶۲) یک نرم ماتریسی $\|A\|$ با یک نرم برداری $\|x\|$ "سازگار" نامیده می‌شود هرگاه:

$$\forall x \in \mathbb{R}^n : \|Ax\| \leq \|A\| \cdot \|x\|$$

با توجه به تعریف فوق متناظر با هر نرم برداری مفروض، یک نرم ماتریسی سازگار با آن به صورت:

$$\|A\| = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|}{\|x\|}. \quad (8-1)$$

تعریف می‌شود. این نرم را نرم طبیعی، نرم ماتریسی وابسته به نرم برداری و یا نرم القایی می‌نامند. واضح است که نرم طبیعی، یک نرم ماتریسی سازگار است.

اگر قرار داده شود $Z = \frac{x}{\|x\|}$ آنگاه برای $0 \neq Z$ می‌توان نوشت:

$$\begin{cases} \|Z\| = 1 \\ \frac{\|Ax\|}{\|x\|} = \|AZ\| \end{cases}$$

بنابراین رابطه (۸-۱) معادل است با $\|A\| = \sup \|AZ\|$. حال چون مجموعه $\{Z : \|Z\| = 1\}$ مجموعه‌ای بسته و کراندار است و $\|0\|$ تابعی پیوسته است بنابراین رابطه (۸-۱) معادل است با:

$$\|A\| = \max_{\|x\|=1} \|Ax\|$$

بنابراین رابطه فوق به عنوان تعریف نرم طبیعی در نظر گرفته می‌شود.

^۱ Matrix Norm

قضیه ۱-۶۳) اگر $\|\cdot\|$ نرمی در \mathbb{R}^n باشد، آنگاه رابطه $\|A\| = \max_{\|x\|=1} \|Ax\|$ یک نرم (طبیعی) بر روی فضای خطی همه ماتریس‌های $n \times n$ تعریف می‌کند.

برهان) باید نشان دهیم ویژگی‌های ۱ تا ۵ را دارد:

- ۱) از آنجا که $\|Ax\|$ یک نرم برداری است، بنابراین $\|Ax\| \geq \|Ax\|$ در نتیجه $\|Ax\| \geq \max_{\|x\|=1} \|Ax\|$.
- ۲) اگر $A = \bar{A}$ بنابرایم برای هر بردار x ، $\bar{A}x = Ax = \bar{x}$ و بنابراین $\|\bar{A}\| = \|\bar{x}\| = \|\bar{A}x\| = \|Ax\|$ و در نتیجه $\|\bar{A}\| = \|A\|$. حال فرض کنید $\|\bar{A}\| = \max_{\|x\|=1} \|Ax\| = \max_{\|x\|=1} \|\bar{A}x\| = \max_{\|x\|=1} \|\bar{x}\| = \max_{\|x\|=1} \|x\| = 1$ ، $\|x\| = 1$ یعنی $\|\bar{A}\| = 1$.
- حال فرض کنید $\|\bar{A}\| = 1$ بنابراین برای هر x که $x = e_i$ باشد، $\|\bar{A}e_i\| = 1$ و $\|\bar{A}e_i\| = \|\bar{A}x\| = \|\bar{x}\| = 1$ ام ماتریس A خواهد بود. بنابراین چون $\|\bar{A}\| = 1$ در نتیجه نرم بردار ستون i ام برابر صفر است و طبق خاصیت نرم برداری، ستون i ام ماتریس A صفر خواهد بود. حال چون i می‌تواند از ۱ تا n تغییر کند، بنابراین $\|\bar{A}\| = 1$.
- حال هدف این است که نشان داده شود برای $A \neq \bar{A}$ ، $\|\bar{A}\| \geq \|\bar{A}\|$. چون $\|\bar{A}\| = \max_{\|x\|=1} \|\bar{A}x\|$ و $\|\bar{A}x\| \leq \|\bar{A}\| \|\bar{x}\| = \|\bar{A}\| \|\bar{A}x\|$ است، فرض کنید این ستون مخالف صفر، ستون j ام ماتریس A باشد که با (j) نمایش داده می‌شود. حال چنانچه قرار داده شود $x = e_j$ ، آنگاه $\|\bar{A}e_j\| = \|\bar{A}\| \|\bar{e}_j\| = \|\bar{A}\|$ و می‌توان نوشت:

$$\|A\| = \max_{\|x\|=1} \|Ax\| \geq \|Ax\| > \|\bar{A}x\| = \|\bar{A}\|.$$

۳) فرض کنید $\lambda \in \mathbb{R}$ بنابراین:

$$\begin{aligned} \|\lambda A\| &= \max_{\|x\|=1} \|\lambda Ax\| = \max_{\|x\|=1} |\lambda| \|Ax\| = |\lambda| \max_{\|x\|=1} \|Ax\| = |\lambda| \|Ax\| \\ \|A + B\| &= \max_{\|x\|=1} \|(A + B)x\| = \max_{\|x\|=1} \|(Ax + Bx)\| \leq \max_{\|x\|=1} (\|Ax\| + \|Bx\|) \quad (4) \\ &= \max_{\|x\|=1} \|Ax\| + \max_{\|x\|=1} \|Bx\| = \|A\| + \|B\| \\ \|AB\| &= \max_{\|x\|=1} \|ABx\| = \max_{\|x\|=1} \|A(Bx)\| \leq \max_{\|x\|=1} (\|A\| \|Bx\|) \quad (5) \\ &\leq \max_{\|x\|=1} (\|A\| \|B\| \|X\|) = \|A\| \|B\| \quad \blacksquare \end{aligned}$$

قضیه ۱-۶۴) نرم طبیعی متناظر با نرم برداری $\|\cdot\|_\infty$ به صورت زیر

$$\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad (9-1)$$

مشخص می‌شود.

برهان) طبق تعریف نرم ماتریسی متناسب با نرم برداری، $\|\cdot\|_\infty$ داریم:

$$\|A\|_\infty = \max_{\|x\|_\infty=1} \|Ax\|_\infty = \max_{\|x\|_\infty=1} \left(\max_{1 \leq i \leq n} |(Ax)_i| \right) = \max_{1 \leq i \leq n} \left(\max_{\|x\|_\infty=1} |(Ax)_i| \right) \Rightarrow$$

$$\|A\|_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} \left(\max_{\|x\|_{\infty}=1} \left| \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right| \right) \leq \max_{1 \leq i \leq n} \left(\max_{\|x\|_{\infty}=1} \sum_{j=1}^n |a_{ij} x_j| \right) \leq \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

حال فرض کنید p عدد صحیحی باشد به طوری که $1 \leq p \leq n$

$$\max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| = \sum_{j=1}^n |a_{pj}| \quad (\text{I})$$

حال بردار $x = [x_1, x_2, \dots, x_n]^T$ را به صورت زیر در نظر بگیرید:

$$x_j = \begin{cases} 1 & , a_{pj} \geq 0 \\ -1 & , a_{pj} < 0 \end{cases}$$

به وضوح $\|x\|_{\infty} = 1$ و همچنین برای $j = 1, 2, \dots, n$ می‌توان نوشت:

$$a_{pj} x_j = |a_{pj}|$$

از طرفی می‌توان نوشت:

$$\|Ax\|_{\infty} = \max_{\|x\|_{\infty}=1} \left| \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right| \geq \left| \sum_{j=1}^n a_{pj} x_j \right| = \left| \sum_{j=1}^n |a_{pj}| \right| = \sum_{j=1}^n |a_{pj}| = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

بنابراین:

$$\|A\|_{\infty} = \max \|Ax\|_{\infty} \geq \|Ax\|_{\infty} \geq \max \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad (\text{II})$$

از (I) و (II) حکم به دست می‌آید. ■

قضیه ۱-۶۵) نرم طبیعی متناظر با نرم برداری $\|\cdot\|_1$ به صورت زیر

$$\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}| \quad (10-1)$$

مشخص می‌شود.

برهان) به طور مشابه با قضیه (۱-۶۴) اثبات می‌شود.

تعريف ۱-۶۶) برای ماتریس $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ، نرم فروبنیوس^۱ به صورت زیر تعریف می‌شود:

$$\|A\|_F = \left(\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}^2 \right)^{\frac{1}{2}}, \quad A = (a_{ij}) \quad (11-1)$$

قضیه ۱-۶۷) اثبات کنید که رابطه (۱۱-۱) یک نرم ماتریسی است.

برهان) خواص ۱ تا ۳ به سادگی قابل اثبات هستند. اثبات خواص ۴ و ۵ به صورت زیر می‌باشد:

$$\begin{aligned} \|A + B\|_F &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (a_{ij} + b_{ij})^2 \\ &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (a_{ij}^2 + 2a_{ij}b_{ij} + b_{ij}^2) \\ &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}^2 + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n b_{ij}^2 + 2 \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}b_{ij} \quad (\text{I}) \end{aligned}$$

از طرفی طبق نامساوی کوشی-شوارتز می‌توان نوشت:

$$\sum_{j=1}^n a_{ij}b_{ij} \leq \left(\sum_{j=1}^n a_{ij}^2 \right)^{\frac{1}{2}} \left(\sum_{j=1}^n b_{ij}^2 \right)^{\frac{1}{2}}$$

با استفاده مجدد از نامساوی کوشی-شوارتز می‌توان نوشت:

$$\sqrt[n]{\sum_{j=1}^n x_i y_j} \leq \left(\sum_{j=1}^n x_i^2 \right)^{\frac{1}{2}} \left(\sum_{j=1}^n y_j^2 \right)^{\frac{1}{2}}$$

بنابراین:

$$\sqrt[n]{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}b_{ij}} \leq \sqrt[n]{\left(\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n a_{ij}^2 \right)^{\frac{1}{2}}} \sqrt[n]{\left(\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n b_{ij}^2 \right)^{\frac{1}{2}}} = \sqrt[n]{\|A\|_F \|B\|_F} \quad (\text{II})$$

^۱ Frobenius Norm

حال از رابطه (I) و (II) می‌توان نوشت:

$$\begin{aligned}\|A + B\|_F &\leq \|A\|_F + \|B\|_F + \sqrt{\|A\|_F \|B\|_F} = (\|A\|_F + \|B\|_F)^{\frac{1}{2}} \\ \Rightarrow \|A + B\|_F &\leq \|A\|_F + \|B\|_F\end{aligned}$$

حال برای اثبات خاصیت ۵ نرم ماتریسی، ابتدا باید یادآوری شود که درایه سطر i ام و ستون j ام ماتریس AB را با $(AB)_{ij}$ نمایش می‌دهند و می‌توان نوشت:

$$(AB)_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj}$$

از طرفی با استفاده از نامساوی کوشی-شوارتز می‌توان نوشت:

$$(AB)_{ij}^{\frac{1}{2}} = \left(\sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj} \right)^{\frac{1}{2}} \leq \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}^{\frac{1}{2}} \right) \left(\sum_{k=1}^n b_{kj}^{\frac{1}{2}} \right)$$

حال می‌توان نوشت:

$$\begin{aligned}\|AB\|_F^{\frac{1}{2}} &= \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \left(\sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj} \right)^{\frac{1}{2}} \leq \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n \left(\sum_{k=1}^n a_{ik}^{\frac{1}{2}} \sum_{k=1}^n b_{kj}^{\frac{1}{2}} \right) \\ &= \left(\sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^n a_{ik}^{\frac{1}{2}} \right) \left(\sum_{k=1}^n \sum_{j=1}^n b_{kj}^{\frac{1}{2}} \right) = \|A\|_F^{\frac{1}{2}} \|B\|_F^{\frac{1}{2}}\end{aligned}$$

و در نهایت حکم ثابت خواهد شد. ■

تعريف ۱۶۸-۱ فرض کنید A یک ماتریس $n \times n$ باشد. شعاع طیفی ماتریس A را با $\rho(A)$ نمایش می‌دهند و به صورت $|\lambda_i|$ تعریف می‌شود که در آن λ_i ها، مقادیر ویژه ماتریس A می‌باشند.

قضیه ۱۶۹-۱ اگر A یک ماتریس $n \times n$ باشد. آنگاه $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)}$ و به ازای هر نرم طبیعی $\|\cdot\|$ ، $\rho(A) \leq \|A\|$ می‌توان گفت.

برهان) فرض کنید λ یک مقدار ویژه دلخواه ماتریس A باشد و x بردار ویژه λ باشد. بنابراین می‌توان نوشت $Ax = \lambda x$

پس:

$$\|\lambda x\| = \|Ax\| \Rightarrow |\lambda| \|x\| = \|Ax\| \leq \|A\| \|x\| \Rightarrow |\lambda| \leq \|A\|$$

■ . $\rho(A) = \max\{|\lambda|\} \leq \|A\|$ چون λ دلخواه بوده است، بنابراین

مثال ۱-۷۰) برای ماتریس $A = \begin{bmatrix} 3 & -1 \\ -2 & 2 \end{bmatrix}$ مقدار $\|A\|_2$ به صورت زیر محاسبه می‌شود.

طبق قضیه (۱-۶۹) $\|A\|_2^2 = \rho(A^T A)$. بنابراین:

$$A^T A = \begin{bmatrix} 13 & -7 \\ -7 & 5 \end{bmatrix}$$

حال باید مقدار ویژه‌های $A^T A$ را محاسبه کرده و سپس ماقزیم این مقادیر را استخراج نمود. پس:

$$\det(\lambda I - A^T A) = \cdot \Rightarrow \lambda^2 - 18\lambda + 16 = \cdot \Rightarrow \lambda = 9 \pm \sqrt{65}$$

بنابراین:

$$\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^T A)} = \sqrt{9 + \sqrt{65}} \approx 4/13$$

همچنین می‌توان دریافت که $\|A\|_1 = 5$ ، $\|A\|_\infty = 4$.

۲-۱ دستگاه معادلات خطی^۱

تعریف ۱-۷۱) گردایه‌ای متناهی از معادلات خطی بر حسب متغیرهای x_1, x_2, \dots, x_n را یک دستگاه معادلات خطی گویند.

فرم کلی یک دستگاه معادلات خطی با n معادله و n مجھول به صورت زیر می‌باشد.

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases} \quad (12-1)$$

که در آن x_i ها مجھول و a_{ij} ها و b_i ها معلوم هستند.

در واقع هدف از حل دستگاه (۱۲-۱)، محاسبه x_i ها (در صورت وجود) می‌باشد. فرم ساده تری نیز برای نمایش دستگاه (۱۲-۱) وجود دارد که همان فرم ماتریسی است. دستگاه فوق را می‌توان به فرم مناسب تر $AX = b$ بازنویسی کرد. فرم $AX = b$ در زیر نمایش داده شده است:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

^۱ System of Linear Equations

تذکر ۱-۷۲) یک دستگاه معادلات خطی یا اصلاً جواب ندارد که در این حالت به آن دستگاه، ناسازگار گویند و یا دقیقاً یک جواب دارد یا بی شمار جواب دارد که در این دو حالت اخیر به این دستگاه، سازگار گویند.

تذکر ۱-۷۳) دستگاه $AX = O$ همگن نام دارد و $X = O$ همواره جواب بدیهی این دستگاه است.

تعریف ۱-۷۴) ماتریس افزوده دستگاه معادلات خطی (۱۲-۱)، که با $[A|b]$ نمایش داده می شود؛ به صورت زیر نمایش داده می شود:

$$[A|b] = \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} & b_m \end{array} \right]$$

تعریف ۱-۷۵) به دو دستگاه $CY = d$ و $AX = b$ ، همارز گویند هرگاه جواب های دو دستگاه یکسان باشند؛ یا به عبارت دیگر $X = Y$.

قضیه ۱-۷۶) دستگاه $AX = b$ دارای جواب یکتاست اگر و تنها اگر $\det(A) \neq 0$.

برهان) رجوع شود به [۱].

قضیه ۱-۷۷) اگر A یک ماتریس $n \times n$ باشد، گزاره های زیر معادلنده:

(۱) A وارون پذیر است.

(۲) A همارز سط्रی I_n است.

(۳) دستگاه همگن $AX = o$ فقط دارای جواب بدیهی است.

(۴) دستگاه $AX = b$ به ازای هر برداری ستونی b دارای جواب منحصر به فرد $X = A^{-1}b$ است.

برهان) رجوع شود به [۱].

فصل دوم

ماتریس وارون

فصل دوم: ماتریس وارون

مطلوب این فصل از [۴] آورده شده است. در فصل قبل، ماتریس وارون به طور مختصر توضیح داده شد و گفته شد که $AA^{-1} = A^{-1}A = I_n$ همچنین ذکر شد که ماتریس A وارون پذیر است اگر و تنها اگر دترمینان آن مخالف صفر باشد. ولی روشی برای یافتن وارون یک ماتریس و همچنین کاربرد آن در علوم داده ذکر نشد. هدف این فصل اشاره به روش‌های پیدا کردن وارون ماتریس و کاربرد آن در علوم داده است. می‌توان روش‌های تعیین وارون ماتریس را به صورت زیر دسته‌بندی کرد:

$$A = \begin{cases} \text{به کمک دترمینان} \\ \text{به کمک اعمال سطري مقدماتي} \\ \text{به کمک تجزيه مثلثي} \end{cases}$$

۱-۲ دترمینان

ماتریس مربعی $A_{n \times n}$ با درایه‌هایی در میدان F موجود است.

تعریف ۱-۲) به ماتریس حاصل از حذف سطر i ام و ستون j ام ماتریس مربعی A ، کهاد $i j$ ام ماتریس ^۱ A گویند و آن را با A_{ij} نشان می‌دهند.

تعریف ۲-۲) به مقدار حاصل از رابطه زیر، همسازه $i j$ ام ماتریس ^۲ A گویند و آن را با C_{ij} نمایش می‌دهند.

$$C_{ij} = (-1)^{i+j} \det(A_{ij}) \quad (1-2)$$

تعریف ۲-۳) به ماتریس زیر که درایه‌های آن C_{ij} هستند، ماتریس همسازه‌ها ^۳ C گویند.

$$C = \begin{bmatrix} C_{11} & \cdots & C_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ C_{m1} & \cdots & C_{mn} \end{bmatrix}$$

تعریف ۴-۲) به ترانهاده‌ی ماتریس همسازه‌ها، ماتریس الحاقی ماتریس ^۴ A گویند و آن را با $\text{adj}(A)$ نمایش می‌دهند.

$$\text{adj}(A) = C^T \quad (2-2)$$

حال با توجه رابطه زیر، می‌توان وارون ماتریس A را پیدا کرد.

$$A^{-1} = \frac{\text{adj}(A)}{\det(A)} \quad (3-2)$$

^۱ Minor

^۲ Matrix of Cofactors

^۳ Cofactor

^۴ Adjugate Matrix

مثال ۲-۵) ماتریس وارون $A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 2 \\ 1 & -1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix}$ به صورت زیر به دست می‌آید.

ابتدا باید همسازهای ماتریس را طبق فرمول (۱-۲) به دست آورد:

$$C_{11} = (-1)^{1+1} \begin{vmatrix} -1 & 0 \\ 1 & 2 \end{vmatrix} = -3 \quad C_{12} = (-1)^{1+2} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{vmatrix} = -2$$

$$C_{13} = (-1)^{1+3} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = 1 \quad C_{21} = (-1)^{2+1} \begin{vmatrix} 0 & 2 \\ 1 & 2 \end{vmatrix} = 2$$

$$C_{22} = (-1)^{2+2} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = 2 \quad C_{23} = (-1)^{2+3} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = -1$$

$$C_{31} = (-1)^{3+1} \begin{vmatrix} 0 & 2 \\ -1 & 1 \end{vmatrix} = 2 \quad C_{32} = (-1)^{3+2} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{vmatrix} = 1$$

$$C_{33} = (-1)^{3+3} \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 1 & -1 \end{vmatrix} = -1$$

سپس باید ماتریس همسازه‌ها را تشکیل داد:

$$C(A) = \begin{bmatrix} -3 & -2 & 1 \\ 2 & 2 & -1 \\ 2 & 1 & -1 \end{bmatrix}$$

حال ترانهاده ماتریس همسازه‌ها یعنی ماتریس الحاقی را باید پیدا کرد:

$$adj(A) = C^T(A) = \begin{bmatrix} -3 & 2 & 2 \\ -2 & 2 & 1 \\ 1 & -1 & -1 \end{bmatrix}$$

برای به دست آوردن ماتریس وارون، ابتدا باید دترمینان ماتریس محاسبه شود:

$$\det(A) = |A| = 1 \times \begin{vmatrix} -1 & 0 \\ 1 & 2 \end{vmatrix} - \cdot \times \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{vmatrix} + 2 \times \begin{vmatrix} 1 & -1 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} \Rightarrow$$

$$|A| = \left(1 \times ((-1) \times 2) - (1 \times 1) \right) - \cdot + \left(2 \times ((1 \times 1) - ((-1) \times \cdot)) \right) \Rightarrow$$

$$|A| = -3 + \cdot + 2 = -1$$

در نهایت با توجه به فرمول (۳-۲) به مقدار ماتریس وارون می‌توان رسید:

$$A^{-1} = \frac{adj(A)}{|A|} = \frac{\begin{bmatrix} -3 & 2 & 2 \\ -2 & 2 & 1 \\ 1 & -1 & -1 \end{bmatrix}}{-1} = \begin{bmatrix} 3 & -2 & -2 \\ 2 & -2 & -1 \\ -1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

۲-۲ اعمال سطري مقدماتي

برای پیدا کردن ماتریس وارون با استفاده از این روش، ابتدا باید ماتریس افزوده $[A|I_n]$ را تشکیل داد و سپس با انجام اعمال سطري مقدماتي روی ماتریس افزوده، ماتریس A را به ماتریس همانی I_n تبدیل کرد. با انجام این کار ماتریس I_n در ماتریس افزوده $[A|I_n]$ به A^{-1} تبدیل خواهد شد.

به طور کامل‌تر می‌توان به صورت زیر نوشت:

$$\begin{array}{c} \left[\begin{array}{cccc|ccccc} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{\text{اعمال سطري مقدماتي}} \\ \left[\begin{array}{cccc|ccccc} 1 & 0 & \cdots & 0 & a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & \cdots & a_{1n}^{(-1)} \\ 0 & 1 & \cdots & 0 & a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & \cdots & a_{2n}^{(-1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & a_{n1}^{(-1)} & a_{n2}^{(-1)} & \cdots & a_{nn}^{(-1)} \end{array} \right] \end{array}$$

مثال ۲-۶) برای پیدا کردن وارون ماتریس $A = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 2 \\ 3 & 2 & 4 \\ 0 & 1 & -2 \end{bmatrix}$ به کمک اعمال سطري مقدماتي باید به صورت زیر عمل کرد.

ابتدا ماتریس افزوده $[A|I_n]$ را باید تشکیل داد:

$$\left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & -1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 4 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right]$$

سپس با کمک اعمال سطري مقدماتي باید ماتریس افزوده فوق را به صورت $[I_n|A^{-1}]$ تبدیل کرد:

$$\begin{array}{c} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & -1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 4 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{-3R_1+R_2 \rightarrow R_2} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & -1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & -2 & -3 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{1/5R_2 \rightarrow R_2} \\ \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & -1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -\frac{2}{5} & -\frac{3}{5} & 1 & 0 \\ 0 & 1 & -2 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{R_2+R_3 \rightarrow R_3} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & -1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & -\frac{2}{5} & -\frac{3}{5} & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{8}{5} & -\frac{8}{5} & 0 & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{-R_2+R_3 \rightarrow R_3} \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & . & \frac{8}{5} & \frac{2}{5} & \frac{1}{5} & . \\ . & 1 & -\frac{8}{5} & -\frac{3}{5} & -\frac{1}{5} & . \\ . & . & -\frac{8}{5} & \frac{3}{5} & -\frac{1}{5} & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{R_3+R_1 \rightarrow R_1} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & . & . & \frac{1}{3} & \frac{1}{5} & 1 \\ . & 1 & -\frac{8}{5} & -\frac{3}{5} & -\frac{1}{5} & . \\ . & . & -\frac{8}{5} & \frac{3}{5} & -\frac{1}{5} & 1 \end{array} \right] \xrightarrow{-\Delta/\lambda R_3 \rightarrow R_3} \\
 \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & . & . & \frac{1}{3} & \frac{1}{5} & 1 \\ . & 1 & -\frac{8}{5} & -\frac{3}{5} & -\frac{1}{5} & . \\ . & . & 1 & \frac{3}{8} & \frac{1}{8} & -\frac{1}{8} \end{array} \right] \xrightarrow{\gamma/\Delta R_2+R_3 \rightarrow R_2} \left[\begin{array}{ccc|ccc} 1 & . & . & \frac{1}{3} & \frac{1}{5} & 1 \\ . & 1 & 0 & -\frac{1}{4} & \frac{1}{4} & -\frac{1}{4} \\ . & . & 1 & \frac{3}{8} & \frac{1}{8} & -\frac{1}{8} \end{array} \right] \\
 = [I_n | A^{-1}]
 \end{array}$$

در نهایت وارون ماتریس A به دست آمد که برابر است با:

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} \frac{1}{3} & \frac{1}{5} & 1 \\ -\frac{1}{4} & \frac{1}{4} & -\frac{1}{4} \\ \frac{3}{8} & \frac{1}{8} & -\frac{1}{8} \end{bmatrix}$$

قضیه ۷-۲) اگر ماتریس A دارای یک سطر صفر باشد، آنگاه A وارون پذیر نیست.

برهان) فرض خلف بگیرید که A وارون پذیر است. پس ماتریس B موجود است به طوری که $BA = AB = I$. فرض کنید سطر i ام ماتریس A صفر باشد؛ لذا طبق تعریف ضرب ماتریس‌ها سطر i ام ماتریس AB برابر صفر است. لذا سطر i ام ماتریس همانی I_n صفر است که تناقض است. پس فرض خلف باطل و حکم برقرار است. ■

تذکر ۸-۲) اگر یکی از سطون‌های ماتریس A ، با انجام اعمال سطري مقدماتی صفر شود، آنگاه ماتریس A منفرد است و وارون ندارد.

۳-۲ تجزیه مثلثی LU

تجزیه مثلثی یک ماتریس بدین صورت است که ماتریس A را به حاصل ضرب ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U (یا به عبارت دیگر $A = LU$) می‌توان تجزیه کرد. چنانچه این امکان وجود داشته باشد که ماتریس A را به صورت $A = LU$ بازنویسی کرد، در این صورت می‌توان به سادگی وارون ماتریس را از طریق حل $AA^{-1} = I$ پیدا کرد. روش این کار در ادامه توضیح داده شده است.

اگر ماتریس A به حاصل ضرب LU تجزیه شده باشد در این صورت دستگاه $AA^{-1} = I$ به صورت $LUA^{-1} = I$ بازنویسی می‌شود. چنانچه قرار داده شود $LB = I$ ، آنگاه دستگاه $UA^{-1} = B$ به صورت $LUA^{-1} = B$ خواهد

شد. چون L ماتریسی مثلثی است بنابراین با استفاده از جایگذاری می‌توان B را به دست آورد. سپس با حل دستگاه $UA^{-1} = B$ و پس از جایگذاری‌های لازم، ماتریس وارون یعنی A^{-1} به دست خواهد آمد.

صورت کلی ماتریس n و ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U به صورت زیر است:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ u_{21} & u_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ u_{31} & u_{32} & u_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ u_{n1} & u_{n2} & u_{n3} & \cdots & u_{nn} \end{bmatrix}$$

در اینجا هدف محاسبه u_{ij} و l_{ij} است. تعداد مجهول‌ها $n^2 + n$ ^۳ و تعداد معلوم‌ها (یعنی همان j) n^3 می‌باشد. بنابراین برای یافتن مجهول‌های u_{ij} و l_{ij} درجه آزادی وجود دارد. این بدین معنی است که می‌توان n مجهول را به دلخواه خود انتخاب کرد. سه راه متفاوت برای این انتخاب پیشنهاد شده است:

- تجزیه دولیتل^۱: اعضای قطری L , یک فرض می‌شوند (یعنی $n, i = 1, \dots, n$). $l_{ii} = 1$.
- تجزیه کروت^۲: اعضای قطری U , یک فرض می‌شوند (یعنی $n, i = 1, \dots, n$). $u_{ii} = 1$.
- تجزیه چولسکی^۳: اعضای قطری L و U برابر فرض می‌شوند (یعنی $n, i = 1, \dots, n$). $l_{ii} = u_{ii}$.

با این انتخاب‌ها، در واقع تعداد معلومات و مجهولات برابر شده و تجزیه‌ای یکتا به دست می‌آید.

تعريف ۲-۹) به تجزیه $A = LU$, تجزیه دولیتل گویند؛ هرگاه اعضای قطری ماتریس L برابر ۱ باشند.

تعريف ۲-۱۰) به تجزیه $A = LU$, تجزیه کروت گویند؛ هرگاه اعضای قطری ماتریس U برابر ۱ باشند.

تعريف ۲-۱۱) به تجزیه $A = LU$, تجزیه چولسکی گویند؛ هرگاه اعضای قطری ماتریس L با اعضای قطری ماتریس U برابر باشند.

قضیه ۲-۱۲) اگر ماتریس $A_{n \times n}$ ماتریسی اکیداً قطر غالب باشد، آنگاه A دارای تجزیه LU می‌باشد.

برهان) رجوع شود به [۴].

قضیه ۲-۱۳) اگر ماتریس $A_{n \times n}$ ماتریسی معین مثبت اکید باشد، آنگاه A دارای تجزیه LU می‌باشد.

برهان) رجوع شود به [۴].

^۱ Doolittle

^۲ Cholesky

^۳ Crout

قضیه ۱۴-۲) اگر تمام زیرماتریس‌های اصلی پیشروی $A_{n \times n}$ ، وارون‌پذیر باشند آنگاه A دارای تجزیه LU می‌باشد.

برهان) اگر $A_{n \times n} = (a_{ij})$ که در آن $i, j = 1, 2, \dots, n$ باشند و A_1, A_2, \dots, A_n نیز معرف زیرماتریس‌های اصلی پیشروی ماتریس A باشند، باید ثابت کرد که $A_n = A$ دارای تجزیه LU است. مسئله به روش استقراء روی n اثبات خواهد شد. برای $n = k - 1$ حکم برقرار است. حال فرض کنید که برای $n = k - 1$ نیز حکم برقرار باشد؛ یعنی A_{k-1} دارای تجزیه LU به فرم $A_{k-1} = L_{k-1}U_{k-1}$ باشد که در آن $\det(L_{k-1}) = 1$ است. از آنجا که $\det(A_{k-1}) = \det(L_{k-1})\det(U_{k-1}) = \det(U_{k-1}) \neq 0$. یعنی A_{k-1} وارون‌پذیر است، بنابراین $A_k = L_kU_k$ می‌باشد. قرار دهید:

$$\sum_{s=1}^{k-1} l_{is}u_{sk} = a_{ik} \quad 1 \leq i \leq k-1 \quad (4-2)$$

که در این صورت $1 - k$ معادله ساخته می‌شود که $u_{1,k}, u_{2,k}, \dots, u_{(k-1),k}$ در آن مجھول هستند. ماتریس ضرایب این دستگاه L_{k-1} است که وارون‌پذیر است. همچنین a_{ik} عناصر ستون k ام ماتریس A_k می‌باشد. جواب به دست آمده را در ستون k ام ماتریس U_{k-1} قرار دهید. حال قرار دهید:

$$\sum_{s=1}^{k-1} l_{ks}u_{sj} = a_{kj} \quad 1 \leq j \leq k-1 \quad (5-2)$$

به طریق مشابه $1 - k$ معادله ساخته می‌شود که $l_{k,1}, l_{k,2}, \dots, l_{k,k-1}$ مجھول می‌باشند. ماتریس ضرایب این بار U_{k-1} می‌باشد که وارون‌پذیر است. پس دستگاه بالا جواب یکتا دارد. جواب به دست آمده را در سطر k ام ماتریس L_{k-1} قرار دهید. حال مجدداً قرار دهید:

$$\sum_{s=1}^k l_{ks}u_{sk} = a_{kk} \Rightarrow \sum_{s=1}^{k-1} l_{ks}u_{sk} + l_{kk}u_{kk} = a_{kk} \quad (6-2)$$

که در این معادله u_{kk} و l_{kk} مجھول می‌باشند. با فرض $1 - k$ از معادله بالا محاسبه شده و به این ترتیب سطر k ام در ماتریس L_{k-1} و ستون k ام در ماتریس U_{k-1} نیز تکمیل می‌شود. این دو ماتریس جدید را L_k و U_k نامگذاری کنید. با توجه به معادلات تولید این سطر و ستون جدید، به $A_k = L_kU_k$ خواهید رسید. پس حکم ثابت شد. ■

یکی از روش‌های تجزیه LU استفاده از روش حذفی گاوس می‌باشد؛ ولی این روش به طور کامل در فصل بعد یعنی فصل دستگاه معادلات خطی توضیح داده خواهد شد. در ادامه توضیح دقیق و حل مثال‌هایی از روش‌های مستقیم تجزیه LU (یعنی تجزیه‌های دولیتل، کرووت و چولسکی) آورده شده است.

۲-۳-۱ تجزیه دولپتیل

همانطور که قبل ذکر شد، در تجزیه دولیتل، قطر اصلی ماتریس L برابر با ۱ در نظر خواهد گرفته شد. پس ماتریس $A_{n \times n}$ و ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U به صورت زیر مفروض است:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ l_{11} & 1 & & & & \\ l_{21} & l_{22} & 1 & & & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & & \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ u_{21} & u_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ u_{n1} & u_{n2} & u_{n3} & \cdots & u_{nn} \end{bmatrix}$$

از ضرب دو ماتریس L و U , n^3 معادله به دست می‌آید.

$$u_{11} = a_{11}, \quad u_{12} = a_{12}, \dots, \quad u_{1n} = a_{1n} \quad (V-2)$$

$$l_{\tau} u_{\tau \tau} = a_{\tau \tau}, \quad l_{\tau} u_{\tau \tau} + u_{\tau \tau} = a_{\tau \tau}, \dots, \quad l_{\tau} u_{\tau n} + u_{\tau n} = a_{\tau n} \quad (\text{A-2})$$

$$l_{n\backslash} u_{\backslash\backslash} = a_{n\backslash}, l_{n\backslash} u_{\backslash\backslash} + l_{n\backslash} u_{\backslash\backslash} = a_{n\backslash}, \dots, l_{n\backslash} u_{\backslash n} + \dots + u_{nn} = a_{nn} \quad (\text{9-2})$$

با توجه به معادلات (۷-۲) به سادگی می‌توان مقادیر $U_{11}, U_{12}, U_{1n}, \dots, U_{21}, U_{22}, U_{2n}, \dots, U_{nn}$ را به دست آورد. پس از آن با جایگذاری مقادیر مذکور در معادلات (۸-۲) می‌توان به ترتیب مقادیر $l_{21}, l_{22}, \dots, l_{nn}$ را به دست آورد. به همین ترتیب، پس از انجام همه معادلات تا معادلات (۹-۲)، همه مقادیر مجهول به دست می‌آیند و ماتریس A به ماتریس‌های L و U تجزیه خواهد شد.

سپس با جایگذاری فرم LU به جای ماتریس A در رابطه $AA^{-1} = I$ به صورت $LUA^{-1} = I$ بازنویسی می‌شود. حال باید UA^{-1} را مساوی ماتریس مفروض B قرار داد تا رابطه $LB = I$ تشکیل شود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{r1} & 1 & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{r1} & l_{rr} & 1 & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{nr} & l_{nr} & l_{nr} & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} & \cdots & b_{1n} \\ b_{r1} & b_{rr} & b_{rr} & \cdots & b_{rn} \\ b_{r1} & b_{rr} & b_{rr} & \cdots & b_{rn} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{nr} & b_{nr} & b_{nr} & \cdots & b_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

به طور مشابه از ضرب دو ماتریس L و B , تعداد n^2 معادله به دست می‌آید که به ترتیب می‌توان مقادیر b_{ij} ها را به دست آورد. سپس از رابطه $B = UA^{-1}$, مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ به دست خواهد آمد.

مثال ۲-۱۵) روش پیدا کردن وارون ماتریس $A = \begin{bmatrix} 5 & 4 & 3 \\ 10 & 12 & 9 \\ 15 & 20 & 18 \end{bmatrix}$ با تجزیه دولیتل به صورت زیر است.

$$\begin{bmatrix} 5 & 4 & 3 \\ 10 & 12 & 9 \\ 15 & 20 & 18 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ l_{21} & 1 & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} \\ \cdot & u_{22} & u_{23} \\ \cdot & \cdot & u_{33} \end{bmatrix}$$

ابتدا ماتریس فوق باید به صورت روبرو تجزیه شود:

با توجه به تجزیه مذکور، تعداد ۹ معادله به وجود می‌آید (R_i ها معرف سطرهای L و C_i ها معرف ستون‌های U هستند):

$$R_1 \times C_1 \rightarrow u_{11} = 5, \quad R_1 \times C_2 \rightarrow u_{12} = 4, \quad R_1 \times C_3 \rightarrow u_{13} = 3$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow l_{21}u_{11} = a_{21} \Rightarrow l_{21} = \frac{a_{21}}{u_{11}} = \frac{10}{5} = 2$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow l_{21}u_{12} + u_{22} = a_{22} \Rightarrow u_{22} = a_{22} - l_{21}u_{12} = 12 - 8 = 4$$

$$R_2 \times C_3 \rightarrow l_{21}u_{13} + u_{23} = a_{23} \Rightarrow u_{23} = a_{23} - l_{21}u_{13} = 9 - 6 = 3$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow l_{21}u_{11} = a_{21} \Rightarrow l_{21} = \frac{a_{21}}{u_{11}} = \frac{10}{5} = 2$$

$$R_3 \times C_1 \rightarrow l_{31}u_{11} + l_{32}u_{21} = a_{31} \Rightarrow l_{31} = \frac{a_{31} - l_{32}u_{21}}{u_{11}} = \frac{20 - 12}{4} = 2$$

$$R_3 \times C_2 \rightarrow l_{31}u_{12} + l_{32}u_{22} = a_{32} \Rightarrow l_{32} = a_{32} - l_{31}u_{12} = 18 - 15 = 3$$

پس ماتریس به فرم زیر تجزیه شد:

$$\begin{bmatrix} 5 & 4 & 3 \\ 10 & 12 & 9 \\ 15 & 20 & 18 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & . & . \\ 2 & 1 & . \\ 3 & 2 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 4 & 3 \\ . & 4 & 3 \\ . & . & 3 \end{bmatrix}$$

حال با جایگذاری $LUA^{-1} = I$ رابطه $AA^{-1} = I$ در رابطه $A = LU$ به دست می‌آید:

$$\begin{bmatrix} 1 & . & . \\ 2 & 1 & . \\ 3 & 2 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 4 & 3 \\ . & 4 & 3 \\ . & . & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & a_{13}^{(-1)} \\ a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & a_{23}^{(-1)} \\ a_{31}^{(-1)} & a_{32}^{(-1)} & a_{33}^{(-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & . & . \\ . & 1 & . \\ . & . & 1 \end{bmatrix}$$

حال باید $UA^{-1} = B$ قرار داد تا به رابطه $LB = I$ رسید:

$$\begin{bmatrix} 1 & . & . \\ 2 & 1 & . \\ 3 & 2 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & . & . \\ . & 1 & . \\ . & . & 1 \end{bmatrix}$$

مجدداً ۹ معادله به دست می‌آید (R_i ها معرف سطرهای L و C_i ها معرف ستون‌های B هستند):

$$R_1 \times C_1 \rightarrow b_{11} = 1, \quad R_1 \times C_2 \rightarrow b_{12} = ., \quad R_1 \times C_3 \rightarrow b_{13} = .$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow 2b_{11} + b_{21} = . \Rightarrow b_{21} = -2b_{11} = -2$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow 2b_{12} + b_{22} = 1 \Rightarrow b_{22} = 1 - 2b_{12} = 1 - . = 1$$

$$R_2 \times C_3 \rightarrow 2b_{13} + b_{23} = . \Rightarrow b_{23} = -2b_{13} = .$$

$$R_3 \times C_1 \rightarrow 3b_{11} + 2b_{21} + b_{31} = \cdot \Rightarrow b_{31} = -2b_{21} - 3b_{11} = 4 - 3 = 1$$

$$R_3 \times C_2 \rightarrow 3b_{12} + 2b_{22} + b_{32} = \cdot \Rightarrow b_{32} = -2b_{22} - 3b_{12} = -2 - \cdot = -2$$

$$R_3 \times C_3 \rightarrow 3b_{13} + 2b_{23} + b_{33} = 1 \Rightarrow b_{33} = 1 - 2b_{23} - 3b_{13} = 1 - \cdot - \cdot = 1$$

حال مقادیر b_i باید در ماتریس B جایگذاری شوند:

$$\Rightarrow B = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ -2 & 1 & \cdot \\ 1 & -2 & 1 \end{bmatrix}$$

پس از به دست آوردن B طبق رابطه $UA^{-1} = B$ می‌توان ماتریس وارون را به دست آورد:

$$\begin{bmatrix} 5 & 4 & 3 \\ \cdot & 4 & 3 \\ \cdot & \cdot & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & a_{13}^{(-1)} \\ a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & a_{23}^{(-1)} \\ a_{31}^{(-1)} & a_{32}^{(-1)} & a_{33}^{(-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ -2 & 1 & \cdot \\ 1 & -2 & 1 \end{bmatrix}$$

به طور مشابه پس از حل ۹ معادله، به مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ رسیده و ماتریس وارون به دست می‌آید:

$$R_3 \times C_1 \rightarrow a_{31}^{(-1)} = \frac{1}{3}, \quad R_3 \times C_2 \rightarrow a_{32}^{(-1)} = -\frac{2}{3}, \quad R_3 \times C_3 \rightarrow a_{33}^{(-1)} = \frac{1}{3}$$

$$R_1 \times C_3 \rightarrow 4a_{13}^{(-1)} + 3a_{23}^{(-1)} = \cdot \Rightarrow a_{13}^{(-1)} = \frac{-3a_{23}^{(-1)}}{4} = -\frac{1}{4}$$

$$R_1 \times C_2 \rightarrow 4a_{12}^{(-1)} + 3a_{22}^{(-1)} = 1 \Rightarrow a_{12}^{(-1)} = \frac{1 - 3a_{22}^{(-1)}}{4} = \frac{1 + 2}{4} = \frac{3}{4}$$

$$R_1 \times C_1 \rightarrow 4a_{11}^{(-1)} + 3a_{21}^{(-1)} = -2 \Rightarrow a_{11}^{(-1)} = \frac{-2 - 3a_{21}^{(-1)}}{4} = -\frac{3}{4}$$

$$R_1 \times C_3 \rightarrow 5a_{13}^{(-1)} + 4a_{23}^{(-1)} + 3a_{33}^{(-1)} = \cdot \Rightarrow a_{13}^{(-1)} = \frac{-3a_{23}^{(-1)} - 4a_{33}^{(-1)}}{5} = .$$

$$R_1 \times C_2 \rightarrow a_{12}^{(-1)} = -\frac{1}{5}, \quad R_1 \times C_1 \rightarrow a_{11}^{(-1)} = \frac{3}{5}$$

پس از جایگذاری مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ در ماتریس A^{-1} مسئله تمام شده است:

$$\Rightarrow A^{-1} = \begin{bmatrix} 3/5 & -1/5 & \cdot \\ -3/4 & 3/4 & -1/4 \\ 1/5 & -2/5 & 1/5 \end{bmatrix}$$

۲-۳-۲ تجزیه کروت

این تجزیه نیز همانند تجزیه دولیتل می‌باشد، فقط با این تفاوت که در تجزیه دولیتل، قطر ماتریس L برابر با ۱ در نظر گرفته می‌شود. ولی در تجزیه کروت، قطر ماتریس U برابر ۱ در نظر گرفته خواهد شد. پس ماتریس $A_{n \times n}$ ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U به صورت زیر مفروض است:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ \cdot & 1 & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ \cdot & \cdot & 1 & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

از ضرب دو ماتریس L و U ، n^2 معادله به دست می‌آید.

$$l_{11} = a_{11}, \quad l_{21} = a_{21}, \dots, \quad l_{n1} = a_{n1} \quad (10-2)$$

$$l_{11}u_{12} = a_{12}, \quad l_{21}u_{12} + l_{22} = a_{22}, \dots, \quad l_{n1}u_{12} + l_{n2} = a_{n2} \quad (11-2)$$

$$\vdots \qquad \vdots \qquad \vdots \qquad \vdots$$

$$l_{11}u_{1n} = a_{1n}, \quad l_{21}u_{1n} + l_{22}u_{2n} = a_{2n}, \dots, \quad l_{n1}u_{1n} + \cdots + l_{nn} = a_{nn} \quad (12-2)$$

همانند دفعه قبل، با توجه به معادلات (۱۰-۲) به سادگی می‌توان مقادیر $l_{11}, l_{21}, \dots, l_{31}, l_{21}, l_{11}, \dots, l_{n1}$ را به دست آورد.

پس از آن با جایگذاری مقادیر مذکور در معادلات (۱۱-۲) می‌توان به ترتیب مقادیر $l_{12}, l_{22}, \dots, l_{32}, l_{22}, l_{12}$ را به دست آورد. به همین ترتیب، پس از انجام همه معادلات تا معادلات (۱۲-۲)، همه مقادیر مجھول به دست می‌آیند و ماتریس A به ماتریس‌های L و U تجزیه خواهد شد.

در ادامه با جایگذاری فرم LU به جای ماتریس A در رابطه $AA^{-1} = I$ به صورت I بازنویسی می‌شود.

حال باید UA^{-1} را مساوی ماتریس مفروض B قرار داد تا رابطه $LB = I$ تشکیل شود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} & \cdots & b_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} & \cdots & b_{2n} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} & \cdots & b_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & b_{n3} & \cdots & b_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

با توجه به اینکه در ایهای روی قطر اصلی ماتریس L در این روش می‌توانند مقادیر مختلفی کسب کنند و صرفاً برابر با ۱ نیستند، به نظر می‌رسد که برای محاسبه کار دشوارتری به نسبت تجزیه دولیتل در پیش روی فرد است؛ اما در مرحله بعد قطر اصلی ماتریس U برابر ۱ خواهد بود و عملأً دو روش تجزیه دولیتل و کروت تفاوتی با هم ندارند. در مرحله بعد به طور مشابه از ضرب دو ماتریس L و B ، تعداد n^2 معادله به دست می‌آید که به ترتیب می‌توان مقادیر b_{ij} را به دست آورد. سپس از رابطه $UA^{-1} = B$ ، مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ به دست خواهد آمد.

مثال ۲-۱۶) روش پیدا کردن وارون ماتریس با کمک تجزیه کروت به صورت زیر است.

ابتدا ماتریس فوق باید تجزیه شود:

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 4 \\ 3 & 14 & 21 \\ 4 & 18 & 27 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & u_{12} & u_{13} \\ \cdot & 1 & u_{23} \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$$

با توجه به تجزیه بالا، تعداد ۹ معادله به وجود می‌آید (ها معرف سطرهای L و C_i ها معرف ستون‌های U هستند):

$$R_1 \times C_1 \rightarrow l_{11} = 2, R_2 \times C_1 \rightarrow l_{21} = 3, R_3 \times C_1 \rightarrow l_{31} = 4$$

$$R_1 \times C_2 \rightarrow l_{11}u_{12} = a_{12} \Rightarrow u_{12} = \frac{a_{12}}{l_{11}} = \frac{6}{2} = 3$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow l_{21}u_{22} + l_{22} = a_{22} \Rightarrow l_{22} = a_{22} - l_{21}u_{12} = 14 - 9 = 5$$

$$R_3 \times C_2 \rightarrow l_{31}u_{12} + l_{32} = a_{22} \Rightarrow l_{32} = a_{22} - l_{31}u_{12} = 18 - 12 = 6$$

$$R_1 \times C_3 \rightarrow l_{11}u_{13} = a_{13} \Rightarrow u_{13} = \frac{a_{13}}{l_{11}} = \frac{4}{2} = 2$$

$$R_2 \times C_3 \rightarrow l_{21}u_{13} + l_{23}u_{23} = a_{23} \Rightarrow u_{23} = \frac{a_{23} - l_{21}u_{13}}{l_{22}} = \frac{21 - 6}{5} = 3$$

$$R_3 \times C_3 \rightarrow l_{31}u_{13} + l_{33}u_{23} = a_{23} \Rightarrow l_{33} = a_{23} - l_{31}u_{13} - l_{32}u_{23} = 27 - 26 = 1$$

پس ماتریس به فرم زیر تجزیه شد:

$$\begin{bmatrix} 2 & 6 & 4 \\ 3 & 14 & 21 \\ 4 & 18 & 27 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 3 & 5 & \cdot \\ 4 & 6 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 \\ \cdot & 1 & 3 \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$$

حال با جایگذاری $LUA^{-1} = I$, $AA^{-1} = I$ در رابطه $A = LU$ به دست می‌آید:

$$\begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 3 & 5 & \cdot \\ 4 & 6 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 \\ \cdot & 1 & 3 \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & a_{13}^{(-1)} \\ a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & a_{23}^{(-1)} \\ a_{31}^{(-1)} & a_{32}^{(-1)} & a_{33}^{(-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$$

حال باید $LB = I$ رسمیت داد تا به رابطه $UA^{-1} = B$ قرار داد:

$$\begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 3 & 5 & \cdot \\ 4 & 6 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$$

مجدداً ۹ معادله به دست می‌آید (ها معرف سطرهای L و C_i ها معرف ستون‌های B هستند):

$$R_1 \times C_1 \rightarrow b_{11} = \frac{1}{2}, \quad R_1 \times C_2 \rightarrow b_{12} = \cdot, \quad R_1 \times C_3 \rightarrow b_{13} = \cdot$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow 3b_{11} + 5b_{21} = \cdot \Rightarrow b_{21} = \frac{-3b_{11}}{5} = -\frac{3}{10}$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow 3b_{12} + 5b_{22} = 1 \Rightarrow b_{22} = \frac{1 - 2b_{12}}{5} = \frac{1 - \cdot}{5} = \frac{1}{5}$$

$$R_2 \times C_3 \rightarrow 3b_{13} + 5b_{23} = \cdot \Rightarrow b_{23} = \frac{-3b_{13}}{5} = \cdot$$

$$R_3 \times C_1 \rightarrow 4b_{11} + 6b_{31} + b_{21} = \cdot \Rightarrow b_{31} = -6b_{21} - 4b_{11} = \frac{9}{5} - 2 = -\frac{1}{5}$$

$$R_3 \times C_2 \rightarrow 4b_{12} + 6b_{32} + b_{22} = \cdot \Rightarrow b_{32} = -6b_{22} - 4b_{12} = -\frac{6}{5} - \cdot = -\frac{6}{5}$$

$$R_3 \times C_3 \rightarrow 4b_{13} + 6b_{33} + b_{23} = 1 \Rightarrow b_{33} = 1 - 6b_{23} - 4b_{13} = 1 - \cdot - \cdot = 1$$

حال مقادیر b_i باید در ماتریس B جایگذاری شوند:

$$\Rightarrow B = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \cdot & \cdot \\ -\frac{3}{10} & \frac{1}{5} & \cdot \\ -\frac{1}{5} & -\frac{6}{5} & 1 \end{bmatrix}$$

پس از به دست آوردن B طبق رابطه $UA^{-1} = B$ می‌توان ماتریس وارون را به دست آورد:

$$\begin{bmatrix} 1 & 3 & 2 \\ \cdot & 1 & 3 \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & a_{13}^{(-1)} \\ a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & a_{23}^{(-1)} \\ a_{31}^{(-1)} & a_{32}^{(-1)} & a_{33}^{(-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & \cdot & \cdot \\ -\frac{3}{10} & \frac{1}{5} & \cdot \\ -\frac{1}{5} & -\frac{6}{5} & 1 \end{bmatrix}$$

به طور مشابه پس از حل ۹ معادله، به مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ رسیده و ماتریس وارون به دست می‌آید (ها معرف سطرهای R_i و C_i ها معرف ستون‌های A^{-1} هستند):

$$R_2 \times C_3 \rightarrow a_{23}^{(-1)} = 1, \quad R_2 \times C_2 \rightarrow a_{22}^{(-1)} = -\frac{6}{5}, \quad R_2 \times C_1 \rightarrow a_{21}^{(-1)} = -\frac{1}{5}$$

$$R_3 \times C_2 \rightarrow a_{32}^{(-1)} + 3a_{33}^{(-1)} = \cdot \Rightarrow a_{32}^{(-1)} = -3a_{33}^{(-1)} = -3$$

$$R_1 \times C_2 \rightarrow a_{12}^{(-1)} = \frac{19}{5}, \quad R_1 \times C_1 \rightarrow a_{11}^{(-1)} = \frac{3}{10}$$

$$R_1 \times C_3 \rightarrow a_{13}^{(-1)} + 2a_{23}^{(-1)} + 2a_{33}^{(-1)} = \cdot \Rightarrow a_{13}^{(-1)} = -2a_{23}^{(-1)} - 3a_{33}^{(-1)} = -2 + 9 = 7$$

$$R_1 \times C_2 \rightarrow a_{12}^{(-1)} = -1, \quad R_1 \times C_1 \rightarrow a_{11}^{(-1)} = \cdot$$

سپس مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ باید در ماتریس A^{-1} جایگذاری شوند:

$$\Rightarrow A^{-1} = \begin{bmatrix} \cdot & -9 & 7 \\ \frac{3}{10} & \frac{19}{5} & -3 \\ -\frac{1}{5} & -\frac{6}{5} & 1 \end{bmatrix}$$

۳-۳-۲ تجزیه چولسکی

در تجزیه چولسکی، قطر ماتریس‌های L و U با هم برابر گرفته می‌شوند. می‌توان درایه‌های قطر اصلی را به صورت u_{ii} و یا l_{ii} در نظر گرفت که هر دو حالت صحیح می‌باشد. در ادامه درایه‌های قطر اصلی به صورت l_{ii} در نظر گرفته شدند. یعنی ماتریس‌های A , L و U به صورت زیر خواهد بود:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ l_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ l_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{nn} & \cdots & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix}$$

با ضرب دو ماتریس پایین مثلثی L و بالا مثلثی U , n^3 معادله به دست می‌آید که همگی آنها را می‌توان به صورت‌های زیر نوشت:

$$l_{11} = a_{11}, \quad l_{11}u_{12} = a_{12}, \dots, \quad l_{11}u_{1n} = a_{1n} \quad (13-2)$$

$$l_{11}l_{21} = a_{21}, \quad l_{21}u_{12} + l_{22} = a_{22}, \dots, \quad l_{21}u_{1n} + l_{22}u_{2n} = a_{2n} \quad (14-2)$$

$$\vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots \quad \vdots$$

$$l_{11}l_{n1} = a_{n1}, \quad l_{n1}u_{12} + l_{n2}l_{n2} = a_{n2}, \dots, \quad l_{n1}u_{1n} + \cdots + l_{nn} = a_{nn} \quad (15-2)$$

همانند دفعات قبل، با توجه به معادلات (13-۲) به ترتیب می‌توان مقادیر $l_{11}, l_{21}, \dots, l_{n1}$ را به دست آورد. پس از آن با جایگذاری مقادیر مذکور در معادلات (14-۲) می‌توان به ترتیب مقادیر $u_{12}, u_{13}, \dots, u_{1n}, u_{23}, \dots, u_{2n}, \dots, u_{n3}, u_{n2}, u_{n1}$ را به دست آورد. به همین ترتیب، پس از انجام همه معادلات تا معادلات (15-۲)، همه مقادیر مجهول به دست می‌آیند و ماتریس A به ماتریس‌های L و U تجزیه خواهد شد.

در ادامه همانند تجزیه‌های گذشته فرم LU باید به جای ماتریس A در رابطه $AA^{-1} = I$ جایگذاری شود. درنتیجه رابطه ذکر شده به صورت $LUA^{-1} = I$ بازنویسی می‌شود. حال باید UA^{-1} را مساوی ماتریس مفروض B قرار داد تا رابطه $LB = I$ تشکیل شود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} & \cdots & b_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} & \cdots & b_{2n} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} & \cdots & b_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & b_{n3} & \cdots & b_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

به طور مشابه از ضرب دو ماتریس L و B ، تعداد n^2 معادله به دست می‌آید که به ترتیب می‌توان مقادیر b_{ij} ها را به دست آورد. سپس از رابطه $UA^{-1} = B$ به صورت زیر، مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ به دست خواهد آمد:

$$\begin{bmatrix} l_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ \cdot & l_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ \cdot & \cdot & l_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & \cdots & a_{1n}^{(-1)} \\ a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & \cdots & a_{2n}^{(-1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1}^{(-1)} & a_{n2}^{(-1)} & \cdots & a_{nn}^{(-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} & \cdots & b_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} & \cdots & b_{2n} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} & \cdots & b_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & b_{n3} & \cdots & b_{nn} \end{bmatrix}$$

مثال ۲-۱۷) روش یافتن وارون ماتریس با روش تجزیه چولسکی به صورت زیر است.

ابتدا ماتریس فوق باید تجزیه شود:

$$\begin{bmatrix} 4 & 4 & 4 \\ 2 & 3 & 3 \\ 6 & 9 & 18 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & u_{12} & u_{13} \\ \cdot & l_{22} & u_{23} \\ \cdot & \cdot & l_{33} \end{bmatrix}$$

با توجه به تجزیه بالا، تعداد ۹ معادله به وجود می‌آید (همانند R_i ها معرف سطرهای ماتریس L و C_i ها معرف ستونهای U هستند):

$$R_1 \times C_1 \rightarrow l_{11} = a_{11} \Rightarrow l_{11} = \sqrt{a_{11}} = \sqrt{4} = \pm 2$$

برای درایه l_{11} ، دو مقدار $+2$ و -2 وجود دارد. در صورت انتخاب هر یک از مقادیر ماتریس‌های متفاوتی برای تجزیه ایجاد می‌شوند. پس اگر یکی از مقادیر هم انتخاب شود، کافی می‌باشد. در اینجا مقدار 2 انتخاب شده است.

$$R_1 \times C_2 \rightarrow l_{11}u_{12} = a_{12} \Rightarrow u_{12} = \frac{a_{12}}{l_{11}} = \frac{4}{2} = 2$$

$$R_1 \times C_3 \rightarrow l_{11}u_{13} = a_{13} \Rightarrow u_{13} = \frac{a_{13}}{l_{11}} = \frac{4}{2} = 2$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow l_{11}l_{21} = a_{21} \Rightarrow l_{21} = \frac{a_{21}}{l_{11}} = \frac{2}{2} = 1$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow l_{21}u_{12} + l_{22} = a_{22} \Rightarrow l_{22} = \sqrt{a_{22} - l_{21}u_{12}} = \sqrt{3 - 2} = \pm 1$$

همانند l_{11} دو مقدار برای l_{22} به دست می‌آید که در اینجا مقدار مثبت آن یعنی $1 = l_{22}$ در نظر گرفته شده است.

$$R_2 \times C_3 \rightarrow l_{21}u_{13} + l_{22}u_{23} = a_{23} \Rightarrow u_{23} = \frac{a_{23} - l_{21}u_{13}}{l_{22}} = \frac{3 - 2}{1} = 1$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow l_{11}l_{31} = a_{31} \Rightarrow l_{31} = \frac{a_{31}}{l_{11}} = \frac{6}{2} = 3$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow l_{21}u_{12} + l_{22}l_{32} = a_{32} \Rightarrow l_{32} = \frac{a_{32} - l_{21}u_{12}}{l_{22}} = \frac{9 - 6}{1} = 3$$

$$R_2 \times C_3 \rightarrow l_{21}u_{13} + l_{22}u_{23} + l_{23} = a_{33} \Rightarrow l_{23} = \sqrt{a_{33} - l_{21}u_{13} - l_{22}u_{23}} = \sqrt{9} = \pm 3$$

همانند l_{11} و l_{22} دو مقدار برای l_{33} به دست می‌آید که در اینجا مقدار مثبت آن یعنی $1 = l_{33}$ در نظر گرفته شده است. پس ماتریس به فرم زیر تجزیه شد:

$$\begin{bmatrix} 4 & 4 & 4 \\ 2 & 3 & 3 \\ 6 & 9 & 18 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 1 & 1 & \cdot \\ 3 & 3 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 2 & 2 \\ \cdot & 1 & 1 \\ \cdot & \cdot & 3 \end{bmatrix}$$

برای درایه‌های l_{11}, l_{22} و l_{33} دو مقدار ذکر شد. به ازای دیگر مقادیر، ماتریس‌های جدیدی به دست می‌آیند:

$$(l_{11} = +2, l_{22} = +1, l_{33} = +3) , \quad (l_{11} = +2, l_{22} = +1, l_{33} = -3)$$

$$\begin{bmatrix} +2 & \cdot & \cdot \\ 1 & +1 & \cdot \\ 3 & 3 & +3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} +2 & 2 & 2 \\ \cdot & +1 & 1 \\ \cdot & \cdot & +3 \end{bmatrix} , \quad \begin{bmatrix} +2 & \cdot & \cdot \\ 1 & +1 & \cdot \\ 3 & 3 & -3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} +2 & 2 & 2 \\ \cdot & +1 & 1 \\ \cdot & \cdot & -3 \end{bmatrix}$$

$$(l_{11} = +2, l_{22} = -1, l_{33} = +3) , \quad (l_{11} = +2, l_{22} = -1, l_{33} = -3)$$

$$\begin{bmatrix} +2 & \cdot & \cdot \\ 1 & -1 & \cdot \\ 3 & -3 & +3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} +2 & 2 & 2 \\ \cdot & -1 & -1 \\ \cdot & \cdot & +3 \end{bmatrix} , \quad \begin{bmatrix} +2 & \cdot & \cdot \\ 1 & -1 & \cdot \\ 3 & -3 & -3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} +2 & 2 & 2 \\ \cdot & -1 & -1 \\ \cdot & \cdot & -3 \end{bmatrix}$$

$$(l_{11} = -2, l_{22} = +1, l_{33} = +3) , \quad (l_{11} = -2, l_{22} = +1, l_{33} = -3)$$

$$\begin{bmatrix} -2 & \cdot & \cdot \\ -1 & +1 & \cdot \\ -3 & 3 & +3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 & -2 & -2 \\ \cdot & +1 & 1 \\ \cdot & \cdot & +3 \end{bmatrix} , \quad \begin{bmatrix} -2 & \cdot & \cdot \\ -1 & +1 & \cdot \\ -3 & 3 & -3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 & -2 & -2 \\ \cdot & +1 & 1 \\ \cdot & \cdot & -3 \end{bmatrix}$$

$$(l_{11} = -2, l_{12} = -1, l_{13} = +3) \quad , \quad (l_{11} = -2, l_{12} = -1, l_{13} = -3)$$

$$\begin{bmatrix} -2 & \cdot & \cdot \\ -1 & -1 & \cdot \\ -3 & -3 & +3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 & -2 & -2 \\ \cdot & -1 & -1 \\ \cdot & \cdot & +3 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} -2 & \cdot & \cdot \\ -1 & -1 & \cdot \\ -3 & -3 & -3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -2 & -2 & -2 \\ \cdot & -1 & -1 \\ \cdot & \cdot & -3 \end{bmatrix}$$

۸ فرم مختلف با کمک تجزیه چولسکی به دست می‌آید که در ادامه همان فرم اول یعنی ماتریس‌های L و U با درایه‌های مثبت روی قطر اصلی در نظر گرفته می‌شوند. حال با جایگذاری $A = LU$ در رابطه $AA^{-1} = I$ در رابطه $LUA^{-1} = I$ به دست می‌آید:

$$\begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 1 & 1 & \cdot \\ 3 & 3 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 2 & 2 \\ \cdot & 1 & 1 \\ \cdot & \cdot & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & a_{13}^{(-1)} \\ a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & a_{23}^{(-1)} \\ a_{31}^{(-1)} & a_{32}^{(-1)} & a_{33}^{(-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$$

حال باید $UA^{-1} = B$ قرار داد تا به رابطه $LB = I$ رسید:

$$\begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 1 & 1 & \cdot \\ 3 & 3 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$$

مجددأً ۹ معادله به دست می‌آید (R_i ها معرف سطرهای L و C_i ها معرف ستونهای B هستند):

$$R_1 \times C_1 \rightarrow 2b_{11} = 1 \Rightarrow b_{11} = \frac{1}{2}$$

$$R_1 \times C_2 \rightarrow 2b_{12} = \cdot \Rightarrow b_{12} = \cdot$$

$$R_1 \times C_3 \rightarrow 2b_{13} = \cdot \Rightarrow b_{13} = \cdot$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow b_{11} + b_{21} = \cdot \Rightarrow b_{21} = -b_{11} = -\frac{1}{2}$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow b_{12} + b_{22} = 1 \Rightarrow b_{22} = 1 - b_{12} = 1 - \cdot = 1$$

$$R_2 \times C_3 \rightarrow b_{13} + b_{23} = \cdot \Rightarrow b_{23} = -b_{13} = \cdot$$

$$R_3 \times C_1 \rightarrow 3b_{11} + 3b_{21} + 3b_{31} = \cdot \Rightarrow b_{31} = \frac{-3b_{21} - 3b_{11}}{3} = \frac{\frac{3}{2} - \frac{3}{2}}{3} = \cdot$$

$$R_3 \times C_2 \rightarrow 3b_{12} + 3b_{22} + 3b_{32} = \cdot \Rightarrow b_{32} = \frac{-3b_{22} - 3b_{12}}{3} = \frac{-3 - \cdot}{3} = -1$$

$$R_3 \times C_3 \rightarrow 3b_{13} + 3b_{23} + 3b_{33} = 1 \Rightarrow b_{33} = \frac{1 - 3b_{23} - 3b_{13}}{3} = \frac{1 - \cdot - \cdot}{3} = \frac{1}{3}$$

پس از جایگذاری مقادیر b_{ij} ماتریس B به صورت زیر خواهد بود:

$$\Rightarrow B = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & . & . \\ -\frac{1}{2} & 1 & . \\ . & -1 & \frac{1}{3} \end{bmatrix}$$

پس از به دست آوردن $UA^{-1} = B$ می‌توان ماتریس وارون را به دست آورد:

$$\begin{bmatrix} 2 & 2 & 2 \\ . & 1 & 1 \\ . & . & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_{11}^{(-1)} & a_{12}^{(-1)} & a_{13}^{(-1)} \\ a_{21}^{(-1)} & a_{22}^{(-1)} & a_{23}^{(-1)} \\ a_{31}^{(-1)} & a_{32}^{(-1)} & a_{33}^{(-1)} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} & . & . \\ -\frac{1}{2} & 1 & . \\ . & -1 & \frac{1}{3} \end{bmatrix}$$

به طور مشابه پس از حل ۹ معادله، به مقادیر $a_{ij}^{(-1)}$ رسیده و ماتریس وارون به دست می‌آید:

$$R_3 \times C_3 \rightarrow a_{33}^{(-1)} = \frac{1}{9}, \quad R_3 \times C_2 \rightarrow a_{32}^{(-1)} = -\frac{1}{3}, \quad R_3 \times C_1 \rightarrow a_{31}^{(-1)} = .$$

$$R_2 \times C_3 \rightarrow a_{23}^{(-1)} + a_{33}^{(-1)} = . \Rightarrow a_{23}^{(-1)} = -a_{33}^{(-1)} = -\frac{1}{9}$$

$$R_2 \times C_2 \rightarrow a_{22}^{(-1)} = \frac{4}{3}, \quad R_2 \times C_1 \rightarrow a_{21}^{(-1)} = -\frac{1}{2}$$

$$R_1 \times C_3 \rightarrow 2a_{13}^{(-1)} + 2a_{23}^{(-1)} + 2a_{33}^{(-1)} = . \Rightarrow a_{13}^{(-1)} = \frac{-2a_{33}^{(-1)} - 2a_{23}^{(-1)}}{2} = .$$

$$R_1 \times C_2 \rightarrow a_{12}^{(-1)} = -1, \quad R_1 \times C_1 \rightarrow a_{11}^{(-1)} = \frac{3}{4}$$

و در نهایت ماتریس وارون با جایگذاری مقادیر فوق به دست خواهد آمد:

$$\Rightarrow A^{-1} = \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & -1 & . \\ -\frac{1}{2} & \frac{4}{3} & -\frac{1}{9} \\ . & -\frac{1}{3} & \frac{1}{9} \end{bmatrix}$$

۴-۲ کاربرد ماتریس وارون در علوم داده

از معکوس ماتریس، برای محاسبه بردار پارامتر توسط معادله نرمال ادر معادله‌ای خطی استفاده می‌شود. به طور مثال فرض کنید که مجموعه داده زیر موجود باشد:

جدول (۱-۲) پیش‌بینی پیروزی تیم‌ها در بازی بیسبال

Team	League	Year	RS	RA	W	OBP	SLG	BA	G	OOBP	OSLG
ARI	NL	۲۰۱۲	۷۳۴	۶۸۸	۸۱	۰/۳۲۸	۰/۴۱۸	۰/۲۵۹	۱	۰/۳۱۷	۰/۴۱۵
ATL	NL	۲۰۱۲	۷۰۰	۶۰۰	۹۴	۰/۳۲	۰/۳۸۹	۰/۲۴۷	۱	۰/۳۰۶	۰/۳۷۸
BAL	AL	۲۰۱۲	۷۱۲	۷۰۵	۹۳	۰/۳۱۱	۰/۴۱۷	۰/۲۴۷	۱	۰/۳۱۵	۰/۴۰۳
BOS	AL	۲۰۱۲	۷۳۴	۸۰۶	۶۹	۰/۳۱۵	۰/۴۱۵	۰/۲۶	۱	۰/۳۲۱	۰/۴۲۸
CHC	NL	۲۰۱۲	۶۱۳	۷۵۹	۶۱	۰/۳۰۲	۰/۳۷۸	۰/۲۴	۱	۰/۳۲۵	۰/۴۲۴
CHW	AL	۲۰۱۲	۷۴۸	۶۷۶	۸۵	۰/۳۱۸	۰/۴۲۲	۰/۲۵۵	۱	۰/۳۱۹	۰/۴۰۵
CIN	NL	۲۰۱۲	۶۶۹	۵۸۸	۹۷	۰/۳۱۵	۰/۴۱۱	۰/۲۵۱	۱	۰/۳۰۵	۰/۳۹
CLE	AL	۲۰۱۲	۶۶۷	۸۴۵	۶۸	۰/۳۲۴	۰/۳۸۱	۰/۲۵۱	۱	۰/۳۳۶	۰/۴۳
COL	NL	۲۰۱۲	۷۵۸	۸۹۰	۶۴	۰/۳۳	۰/۴۳۶	۰/۲۷۴	۱	۰/۳۵۷	۰/۴۷
DET	AL	۲۰۱۲	۷۲۶	۶۷۰	۸۸	۰/۳۳۵	۰/۴۲۲	۰/۲۶۸	۱	۰/۳۱۴	۰/۴۰۲
HOU	NL	۲۰۱۲	۵۸۳	۷۹۴	۵۵	۰/۳۰۲	۰/۳۷۱	۰/۲۳۶	۱	۰/۳۳۷	۰/۴۲۷
KCR	AL	۲۰۱۲	۶۷۶	۷۴۶	۷۲	۰/۳۱۷	۰/۴	۰/۲۶۵	۱	۰/۳۳۹	۰/۴۲۳
LAA	AL	۲۰۱۲	۷۶۷	۶۹۹	۸۹	۰/۳۳۲	۰/۴۳۳	۰/۲۷۴	۱	۰/۳۱	۰/۴۰۳
LAD	NL	۲۰۱۲	۶۳۷	۵۹۷	۸۶	۰/۳۱۷	۰/۳۷۴	۰/۲۵۲	۱	۰/۳۱	۰/۳۶۴

جدول (۱-۲) متغیرهای مختلف بیسبال برای پیش‌بینی پیروزی یا شکست آن‌ها را نشان می‌دهد. برای تبدیل مسئله به یک مسئله رگرسیونی^۱، فعلاً فرض کنید که متغیر OOBP هدف می‌باشد. برای حل این مسئله با رگرسیون خطی، باید بردار پارامتر را پیدا کرده و از روش معادله نرمال استفاده کرد. روش معادله نرمال نیز از ماتریس‌ها استفاده می‌کند.

اگر متغیرهای مستقل لازم برای حل مسئله را به صورت ماتریس $X_{m \times n}$, بردار هدف را به صورت بردار $Y_{m \times 1}$ و همچنین بردار پارامتر را به صورت $\theta_{n \times 1}$ در نظر بگیرید، ماتریس X , بردار Y و بردار θ به صورت زیر نمایش داده می‌شوند:

^۱ روشی شبیه به الگوریتم گرادیان کاهشی در یادگیری ماشین که برای مینیمم کردنتابع از آن استفاده می‌شود. تفاوت معادله نرمال با گرادیان کاهشی در بدون حلقه تکرار بودن آن است.

^۲ Regression

$$X = \begin{bmatrix} 734 & 688 & 81 & 0/328 & 0/418 & 0/259 \\ 700 & 600 & 94 & 0/32 & 0/389 & 0/247 \\ 712 & 705 & 93 & 0/311 & 0/417 & 0/247 \\ 734 & 806 & 69 & 0/315 & 0/415 & 0/26 \\ 613 & 759 & 61 & 0/302 & 0/378 & 0/24 \\ 748 & 676 & 85 & 0/318 & 0/422 & 0/255 \\ 669 & 588 & 97 & 0/315 & 0/411 & 0/251 \\ 667 & 845 & 68 & 0/324 & 0/381 & 0/251 \\ 758 & 890 & 64 & 0/33 & 0/436 & 0/274 \\ 726 & 670 & 88 & 0/335 & 0/422 & 0/268 \\ 583 & 794 & 55 & 0/302 & 0/371 & 0/236 \\ 676 & 746 & 72 & 0/317 & 0/4 & 0/265 \\ 767 & 699 & 89 & 0/332 & 0/433 & 0/274 \\ 637 & 597 & 86 & 0/317 & 0/374 & 0/252 \end{bmatrix}, \quad Y = \begin{bmatrix} 0/317 \\ 0/306 \\ 0/315 \\ 0/331 \\ 0/335 \\ 0/319 \\ 0/305 \\ 0/336 \\ 0/357 \\ 0/314 \\ 0/337 \\ 0/339 \\ 0/31 \\ 0/31 \end{bmatrix}, \quad \theta = \begin{bmatrix} \theta_1 \\ \theta_2 \\ \theta_3 \\ \theta_4 \\ \theta_5 \\ \theta_6 \end{bmatrix}$$

در نهایت برای پیدا کردن بردار پارامتر نهایی یعنی $\theta_{n \times 1}$, با فرض اینکهتابع اولیه توسط θ و X به صورت پارامتری باشد، باید معکوس $X^T X$ را به دست آورد. زیرا بردار پارامتر از رابطه زیر به دست می‌آید:

$$\theta = [(X^T X)^{-1} X^T] Y \quad (16-2)$$

تصور کنید که مجبور بودید این دستگاه معادلات را بدون استفاده از جبر خطی حل کنید. باید توجه داشت که مجموعه داده بررسی شده در این مثال، تنها یک درصد از مجموعه داده اصلی را شامل می‌شد. حال تصور کنید که مجبور به پیدا کردن بردار پارامتر، بدون استفاده از جبر خطی بودید. حل مسئله بدون استفاده از جبر خطی، نیاز به زمان و توان بسیار زیادی دارد و گاهی اوقات این کار غیرممکن می‌شود.

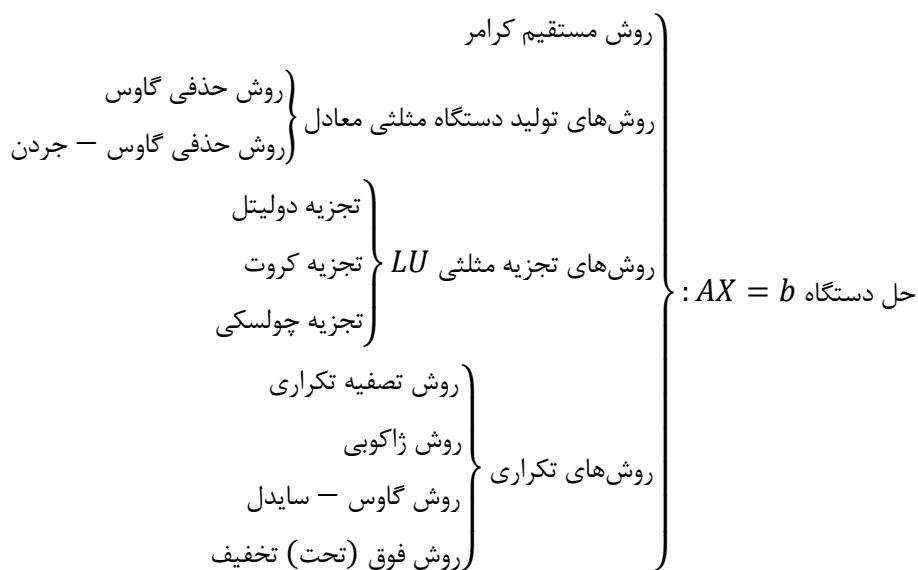
فصل سوم

دستگاه معادلات خطی

فصل سوم : دستگاه معادلات خطی

مطلوب این فصل از [۵] و [۶] آورده شده است. حل بسیاری از مسائل در مهندسی و علوم، اکثراً منجر به حل یک دستگاه معادلات خطی می‌شود. به عنوان مثال در تحلیل‌های آماری ممکن است که به یک دستگاه معادلات خطی رسید که با حل آن دستگاه، در واقع جواب مسائل استخراج می‌شود. حوزه علوم داده نیز از این قاعده مستثنی نیست. در فصل اول به صورت مختصر دستگاه معادلات خطی معرفی شد؛ در این فصل به روش‌های حل یک دستگاه معادلات خطی و کاربردهای آن در علوم داده پرداخته خواهد شد.

به طور کلی می‌توان روش‌های حل دستگاه معادلات خطی $AX = b$ را به صورت زیر دسته‌بندی کرد:



۱-۳ روش کرامر^۱

فرض کنید دستگاه $AX = b$ دستگاهی وارون‌پذیر باشد، در این صورت می‌توان جواب این دستگاه را به صورت زیر محاسبه کرد:

$$x_i = \frac{\det(A_i)}{\det(A)}, i = 1, 2, \dots, n \quad (1-3)$$

که در آن A_i همان ماتریس A می‌باشد که به جای ستون i ام آن، بردار b قرار گرفته است. پس برای به دست آوردن جواب دستگاه معادلات خطی به روش کرامر باید تعداد $(n + 1)$ دترمینان به دست آورد.

^۱ Cramer

مثال ۳-۱) جواب دستگاه به صورت زیر به دست خواهد آمد.

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 1 \\ 2x_1 - x_2 + 3x_3 = -1 \\ x_1 - 3x_2 + 2x_3 = 2 \end{cases}$$

ابتدا باید ماتریس‌های $A_{3 \times 3}$ و $X_{3 \times 1}$ را تشکیل داد:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & -1 & 3 \\ 1 & -3 & 2 \end{bmatrix}, \quad X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}, \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

برای محاسبه x_i ها باید دترمینان ماتریس‌های A , A_1 , A_2 و A_3 را محاسبه کرد:

$$\det(A) = -10.$$

$$A_1 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ -1 & -1 & 3 \\ 1 & -3 & 2 \end{bmatrix} \Rightarrow \det(A_1) = 38 \Rightarrow x_1 = \frac{\det(A_1)}{\det(A)} = \frac{38}{-10} = -\frac{19}{5}$$

$$A_2 = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 3 \\ 2 & -1 & 3 \\ 1 & 2 & 2 \end{bmatrix} \Rightarrow \det(A_2) = 6 \Rightarrow x_2 = \frac{\det(A_2)}{\det(A)} = \frac{6}{-10} = -\frac{3}{5}$$

$$A_3 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 \\ 2 & -1 & -1 \\ 1 & -3 & 2 \end{bmatrix} \Rightarrow \det(A_3) = -20 \Rightarrow x_3 = \frac{\det(A_3)}{\det(A)} = \frac{-20}{-10} = 2$$

در نهایت جواب دستگاه معادلات خطی با جایگذاری مقادیر x_i در بردار X دستگاه معادلات خطی حل خواهد شد:

$$X = \begin{bmatrix} -\frac{19}{5} \\ -\frac{3}{5} \\ 2 \end{bmatrix}$$

۲-۳ تولید دستگاه مثلثی معادل

تعريف ۲-۳) اگر A و B ماتریس‌های مرتبی باشند و همچنین $AX = b$ و $BX = d$, دو دستگاه مذکور را معادل گویند هرگاه مجموعه جواب هر دو دستگاه یکسان باشند.

يعنى برای حل یک دستگاه می‌توان دستگاه معادل با آن را حل کرد، در حالی که جوابی از آن کم یا به آن اضافه نشده باشد. این خاصیت دستگاه‌های معادل باعث می‌شود که بتوان یک دستگاه با ماتریس ضرایب پُر (يعنى ماتریسی که تعداد عناصر صفر کمی دارد) را به ماتریسی مثلثی تبدیل کرد.

در روش‌های تولید دستگاه مثلثی معادل، ابتدا به کمک روش حذفی گاوس^۱، ماتریس ضرایب به ماتریسی مثلثی تبدیل خواهد شد و پس از آن به کمک جایگذاری پیشرو و یا پسرو معادلات خطی حل می‌شوند. همچنین به کمک روش حذفی گاوس-جردن^۲، ماتریس ضرایب به ماتریس سط्रی-پلکانی تحويل یافته تبدیل خواهد شد.

۳-۱-۱ روش حذفی گاوس

برای حل دستگاه $AX = b$ ، ابتدا ماتریس افزوده $[A|b]$ را باید تشکیل داد، سپس باید با استفاده از عملیات سط्रی مقدماتی بر روی ماتریس افزوده، ماتریس ضرایب دستگاه (یعنی A) را بالا مثلثی یا پایین مثلثی کرد و پس از آن با جایگذاری پسرو یا پیشرو، جواب‌های دستگاه را به دست آورد.

گام اول (صفر کردن عناصر زیر (a_{11})): فرض کنید که $a_{11} \neq 0$ ، در این صورت این درایه محوری و سطر شامل سطر محوری خوانده می‌شود (اگر $a_{11} = 0$ آنگاه سط्रی از ماتریس افزوده که اولین درایه آن صفر نیست باید با این سطر جایه‌جا شود). حال ضربگرهای a_{i1} به صورت زیر تعریف می‌شوند:

$$m_{i1} = \frac{a_{i1}}{a_{11}}, i = 2, 3, \dots, n \quad (2-3)$$

حال m_{i1} – برابر سطر اول به سطر i ام که $i = 2, 3, \dots, n$ اضافه می‌شود. یا به عبارت دیگر:

$$-m_{i1}R_1 + R_i \rightarrow R_i$$

در این صورت ماتریس افزوده دستگاه مذکور به صورت زیر خواهد بود:

$$[A|b]^{(1)} = \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ \cdot & a_{22}^{(1)} & \cdots & a_{2n}^{(1)} & b_2^{(1)} \\ \cdot & a_{32}^{(1)} & \cdots & a_{3n}^{(1)} & b_3^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \cdot & a_{n2}^{(1)} & \cdots & a_{nn}^{(1)} & b_n^{(1)} \end{array} \right]$$

که در آن:

$$\begin{cases} a_{ij}^{(1)} = a_{ij} - m_{i1}a_{1j}, i, j = 2, \dots, n \\ b_i^{(1)} = b_i - m_{i1}b_1, i = 2, \dots, n \end{cases}$$

گام دوم (صفر کردن عناصر زیر $(a_{22}^{(1)})$): فرض کنید $a_{22}^{(1)} \neq 0$ ، این عنصر دومین درایه محوری خوانده می‌شود (مجدداً اگر $a_{22}^{(1)} = 0$ ، آنگاه سطر دوم را با یکی از سطرهای بعدی که در آن دومین درایه ناصرف است، جایه‌جا می‌کنیم). حال ضربگرهای m_{i2} به صورت زیر تعریف می‌شوند:

^۱ Gaussian Elimination Method

^۲ Gauss-Jordan Elimination Method

$$m_{i\gamma} = \frac{a_{i\gamma}^{(1)}}{a_{\gamma\gamma}^{(1)}}, i = 1, 2, \dots, n \quad (3-3)$$

حال $-m_{i\gamma}$ برابر سطر دوم به سطر $i = 1, 2, \dots, n$ ام که اضافه می‌شود. یا به عبارت دیگر:

$$-m_{i\gamma}R_\gamma + R_i \rightarrow R_i$$

در این صورت ماتریس افزوده دستگاه مذکور به صورت زیر خواهد بود:

$$[A|b]^{(2)} = \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ \cdot & a_{22}^{(1)} & a_{23}^{(1)} & \cdots & a_{2n}^{(1)} & b_2^{(1)} \\ \cdot & \cdot & a_{33}^{(1)} & \cdots & a_{3n}^{(1)} & b_3^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \cdot & \cdot & a_{nn}^{(1)} & \cdots & a_{nn}^{(1)} & b_n^{(1)} \end{array} \right]$$

که در آن:

$$\begin{cases} a_{ij}^{(2)} = a_{ij}^{(1)} - m_{i\gamma}a_{\gamma j}^{(1)}, i, j = 1, 2, \dots, n \\ b_i^{(2)} = b_i^{(1)} - m_{i\gamma}b_\gamma^{(1)}, i = 1, 2, \dots, n \end{cases}$$

گام $1 - n$ ام (گام نهایی): با ادامه روند فوق، در گام $(n - 1)$ ام ماتریس افزوده به صورت زیر خواهد بود:

$$[A|b]^{(n-1)} = \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ \cdot & a_{22}^{(1)} & a_{23}^{(1)} & \cdots & a_{2n}^{(1)} & b_2^{(1)} \\ \cdot & \cdot & a_{33}^{(1)} & \cdots & a_{3n}^{(1)} & b_3^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdots & a_{nn}^{(n-1)} & b_n^{(n-1)} \end{array} \right]$$

که در آن:

$$\begin{cases} a_{nn}^{(n-1)} = a_{nn}^{(n-2)} - m_{n,n-1}a_{n-1,n}^{(n-2)} \\ b_n^{(n-1)} = b_n^{(n-2)} - m_{n,n-1}b_{n-1}^{(n-2)} \end{cases}$$

همان‌طور که مشاهده می‌شود، ماتریس حاصل یک ماتریس بالا مثلثی است و دستگاه متناظر با آن نیز یک دستگاه بالا مثلثی است که می‌توان آن را با روش جایگذاری پسرو (از آخر به اول) به صورت زیر حل کرد:

$$x_n = \frac{b_n}{a_{nn}} \quad (4-3)$$

$$x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j \right), \quad i = n-1, n-2, \dots, 1 \quad (5_3)$$

تذکر ۳-۳) روش حذفی گاوس را می‌توان به طریقی مشابه، جهت تبدیل دستگاه مذکور به یک دستگاه پایین مثلثی نیز به کار برد و در نهایت دستگاه حاصل را با روش جایگذاری پیشرو (از اول به آخر) به صورت زیر حل کرد:

$$x_1 = \frac{b_1}{a_{11}} \quad (6_3)$$

$$x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j \right), \quad i = 2, 3, \dots, n \quad (7_3)$$

تذکر ۴-۳) اگر در یکی از گام‌های روش حذفی گاوس، نتوان درایه محوری ناصلح پیدا کرد، آنگاه دترمینان ماتریس ضرایب دستگاه مذکور صفر بوده و دستگاه یا جواب ندارید یا بی‌شمار جواب دارد.

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 + 4x_4 = 13 \\ 2x_1 + 4x_2 + 3x_3 = 28 \\ 4x_1 + 2x_2 + 2x_3 + x_4 = 20 \\ -3x_1 + x_2 + 3x_3 + 2x_4 = 6 \end{cases}$$

مثال ۳-۵) دستگاه معادلات خطی گاوس به صورت زیر حل با روش حذفی گاوس:

خواهد شد.

گام اول) ابتدا ماتریس افزوده متناظر با این دستگاه باید تشکیل شود و سپس با کمک اعمال سطحی مقدماتی باید ماتریس را بالا مثلثی کرد (درایه‌ای که زیر آن خط کشیده شده، عنصر محوری است):

$$[A|b] = \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 2 & 0 & 4 & 3 & 28 \\ 4 & 2 & 2 & 1 & 20 \\ -3 & 1 & 3 & 2 & 6 \end{array} \right] \xrightarrow{-2R_1+R_2 \rightarrow R_2} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 4 & 2 & 2 & 1 & 20 \\ -3 & 1 & 3 & 2 & 6 \end{array} \right] \xrightarrow{-4R_1+R_3 \rightarrow R_3} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 0 & -6 & -2 & -15 & -32 \\ -3 & 1 & 3 & 2 & 6 \end{array} \right] \xrightarrow{3R_1+R_4 \rightarrow R_4} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 0 & -6 & -2 & -15 & -32 \\ 0 & 7 & 6 & 14 & 45 \end{array} \right]$$

گام دوم) حال باید با در نظر گرفتن عنصر محوری جدید، به ادامه محاسبات پرداخت:

$$\left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 0 & -6 & -2 & -15 & -32 \\ 0 & 7 & 6 & 14 & 45 \end{array} \right] \xrightarrow{\frac{1}{4}R_1+R_2 \rightarrow R_2} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 0 & . & -5 & -\frac{15}{2} & -35 \\ 0 & 7 & 6 & 14 & 45 \end{array} \right] \xrightarrow{\frac{1}{4}R_2+R_4 \rightarrow R_4} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 0 & . & -5 & -\frac{15}{2} & -35 \\ 0 & . & \frac{19}{2} & \frac{21}{4} & \frac{97}{2} \end{array} \right]$$

گام سوم) این بار عنصر محوری ۵- است و ضربگر نظیر آن نیز $m_{43} = -\frac{19}{10}$ می‌باشد:

$$\left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 0 & . & -5 & -\frac{15}{2} & -35 \\ 0 & . & \frac{19}{2} & \frac{21}{4} & \frac{97}{2} \end{array} \right] \xrightarrow{\frac{19}{10}R_3+R_4 \rightarrow R_4} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & 4 & 13 \\ 0 & -4 & 2 & -5 & 2 \\ 0 & . & -5 & -\frac{15}{2} & -35 \\ 0 & . & . & -9 & -18 \end{array} \right] \Rightarrow$$

$$x_4 = 2, x_3 = 4, x_2 = -1, x_1 = 3$$

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 7 \\ x_1 + x_2 + 2x_4 = 8 \\ 2x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 10 \\ -x_1 - x_2 - 2x_3 + 2x_4 = . \end{array} \right.$$

مثال ۳-۶) جواب دستگاه با روش حذفی گاوس به صورت زیر استخراج خواهد شد.

گام اول) ابتدا ماتریس افزوده متناظر با دستگاه تشکیل خواهد شد و سپس با اعمال سطحی مقدماتی ماتریس باید بالا مثلثی شود (درایه‌ای که زیر آن خط کشیده شده، عنصر محوری است):

$$[A|b] = \left[\begin{array}{ccccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ 1 & 1 & . & 2 & 8 \\ 2 & 2 & 3 & . & 10 \\ -1 & -1 & -2 & 2 & . \end{array} \right] \xrightarrow{-R_1+R_2 \rightarrow R_2} \left[\begin{array}{ccccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ 0 & 0 & . & -1 & 1 \\ 2 & 2 & 3 & . & 10 \\ -1 & -1 & -2 & 2 & . \end{array} \right] \xrightarrow{-2R_1+R_3 \rightarrow R_3} \left[\begin{array}{ccccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ 0 & 0 & . & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & . & 10 \\ -1 & -1 & -2 & 2 & . \end{array} \right]$$

$$\left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ . & . & -1 & 1 & 1 \\ . & . & 1 & -2 & -4 \\ -1 & -1 & -2 & 2 & . \end{array} \right] \xrightarrow{R_1 + R_4 \rightarrow R_4} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ . & . & -1 & 1 & 1 \\ . & . & 1 & -2 & -4 \\ . & . & -1 & 3 & 7 \end{array} \right]$$

گام دوم) همان طور که مشاهده می‌شود $a_{1,2}^{(1)} = 0$ و در سطرهای زیرین آن هیچ عنصر ناصرفی جهت جابه‌جایی با عنصر محوری وجود ندارد. بنابراین گام دوم تغییری در ماتریس ایجاد نمی‌کند. یعنی:

$$[A|b]^{(2)} = [A|b]^{(1)}$$

پس بدون تغییر به سراغ گام سوم رفته و از سطر سوم باید ادامه محاسبات را انجام داد.

گام سوم) اولین درایه سطر سوم ناصرف بوده، پس به عنوان عنصر محوری انتخاب خواهد شد و ضربگر نظیر آن نیز می‌شود $m_{43} = -1$. در ادامه با کمک اعمال سط्रی مقدماتی ماتریس مذکور به ماتریس مثلثی تبدیل خواهد شد:

$$\left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ . & . & -1 & 1 & 1 \\ . & . & 1 & -2 & -4 \\ . & . & -1 & 3 & 7 \end{array} \right] \xrightarrow{R_3 + R_4 \rightarrow R_4} [A|b]^{(3)} = \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ . & . & -1 & 1 & 1 \\ . & . & 1 & -2 & -4 \\ . & . & . & 1 & 3 \end{array} \right]$$

حال از طریق جایگذاری پسرو مقادیر x_i ها را باید محاسبه کرد:

$$x_4 = 3, \quad x_2 - 2x_4 = -4 \xrightarrow{x_4=3} x_2 = 2$$

$$R_2: -x_2 + x_4 = 1 \quad (\text{برقرار است})$$

$$R_1: x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 7 \xrightarrow{x_4=3, x_3=2} x_1 + x_2 = 2 \Rightarrow x_1 = 2 - x_2$$

پس در نهایت جواب این دستگاه به صورت زیر است:

$$X = \begin{bmatrix} t \\ 2-t \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}, \quad t \in \mathbb{R}$$

به ازای مقادیر مختلف t ، جواب‌های مختلفی استخراج می‌شود. بنابراین دستگاه مذکور بی‌شمار جواب دارد.

مثال ۷-۳) دستگاه معادلات خطی با روش حذفی گاوس به صورت زیر حل خواهد شد.

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 7 \\ x_1 + x_2 + 2x_4 = 5 \\ 2x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 10 \\ -x_1 - x_2 - 2x_3 + 2x_4 = 0 \end{cases}$$

گام اول) ماتریس افزوده تشکیل شده و a_{11} به عنوان عنصر محوری انتخاب شده است:

$$[A|b] = \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ 1 & 1 & 0 & 2 & 5 \\ 2 & 2 & 3 & 0 & 10 \\ -1 & -1 & -2 & 2 & 0 \end{array} \right]$$

حال درایه‌های زیر عنصر محوری با کمک اعمال سط्रی مقدماتی باید صفر شوند:

$$\left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 1 & -2 & -4 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & 7 \end{array} \right]$$

گام دوم) چون که عنصر محوری جدید و درایه‌های زیر آن همگی صفر هستند، پس مرحله دوم با مرحله اول ماتریسی یکسان دارند.

گام سوم) عنصر محوری جدید a_{33} می‌باشد؛ پس:

$$\left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 1 & -2 & -4 \\ 0 & 0 & -1 & 3 & 7 \end{array} \right] \xrightarrow{R_3 + R_4 \rightarrow R_4} \left[\begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 1 & 1 & 7 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 1 & -2 & -4 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 3 \end{array} \right] = [A|b]^{(3)}$$

حال از طریق جایگذاری پسرو مقادیر x_i ها را باید محاسبه کرد:

$$x_4 = 3, \quad x_3 - 2x_4 = -4 \xrightarrow{x_4=3} x_3 = 2$$

$$R_2: -x_2 + x_4 = -2 \xrightarrow{x_4=3,x_3=2} -2 + 3 = -2$$

که به وضوح تناقض دارد. یعنی دستگاه مذکور فاقد جواب است.

۲-۲-۳ روش حذفی گاوس جردن

این روش همانند روش حذفی گاوس است؛ با این تفاوت که ماتریس ضرایب دستگاه $AX = b$ به یک ماتریس قطری تبدیل خواهد شد. به عبارت دیگر، در این روش در هر ستون از ماتریس ضرایب A ، غیر از عنصر محوری، تمامی درایه‌های بالا و پایین هر ستون صفر می‌شود که در این حالت جواب دستگاه به صورت جایگذاری مستقیم حاصل می‌شود. برای تبدیل به ماتریس قطری، باید از ستون اول شروع کرده، ابتدا درایه‌های زیر عنصر محوری و سپس درایه‌های بالای عنصر محوری صفر شوند. در واقع باید ستون به ستون پیش رفت.

$$\text{مثال ۸-۳) جواب دستگاه معادلات خطی با روش گاوس-جردن به صورت زیر به دست خواهد آمد.}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} 2x_1 + 3x_2 + 4x_3 = 7 \\ 6x_1 + 5x_2 + 7x_3 = 14 \\ -8x_1 + 12x_2 - x_3 = 29 \end{array} \right.$$

ابتدا ماتریس افزوده متناظر با دستگاه فوق باید نوشته شود:

$$\begin{aligned} [A|b] &= \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 3 & 4 & 7 \\ 6 & 5 & 7 & 14 \\ -8 & 12 & -1 & 29 \end{array} \right] \xrightarrow{-\frac{1}{2}R_1+R_2 \rightarrow R_2} \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 3 & 4 & 7 \\ 0 & -4 & -5 & -7 \\ -8 & 12 & -1 & 29 \end{array} \right] \xrightarrow{4R_1+R_3 \rightarrow R_3} \\ [A|b]^{(1)} &= \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 3 & 4 & 7 \\ 0 & -4 & -5 & -7 \\ 0 & 24 & 15 & 57 \end{array} \right] \xrightarrow{6R_2+R_3 \rightarrow R_3} \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 3 & 4 & 7 \\ 0 & -4 & -5 & -7 \\ 0 & 0 & -15 & 15 \end{array} \right] \xrightarrow{\frac{1}{6}R_2+R_1 \rightarrow R_1} \\ [A|b]^{(2)} &= \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 0 & \frac{1}{4} & \frac{7}{4} \\ 0 & -4 & -5 & -7 \\ 0 & 0 & -15 & 15 \end{array} \right] \xrightarrow{\frac{1}{2}R_2+R_1 \rightarrow R_1} \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 0 & \frac{1}{4} & \frac{7}{4} \\ 0 & -4 & 0 & 12 \\ 0 & 0 & -15 & 15 \end{array} \right] \xrightarrow{\frac{1}{15}R_3+R_2 \rightarrow R_2} \\ [A|b]^{(3)} &= \left[\begin{array}{ccc|c} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & -4 & 0 & 12 \\ 0 & 0 & -15 & 15 \end{array} \right] \end{aligned}$$

حال با جایگذاری مستقیم، مقادیر x_i به دست خواهد آمد:

$$x_1 = \frac{2}{2} = 1, \quad x_2 = \frac{12}{-4} = -3, \quad x_3 = \frac{15}{-15} = -1$$

تذکر ۹-۳) اگر در روش حذفی گاوس-جردن، ماتریس ضرایب به همانی تبدیل شود، سمت راست ماتریس افزوده در واقع جواب دستگاه است. در برخی مراجع روش حذفی گاوس-جردن برای دستگاه $AX = b$ به صورت زیر بیان

$$[A|b] \xrightarrow{\text{دنبالهای از اعمال سطری مقدماتی}} [I|A^{-1}b] \xrightarrow{\text{می‌شود:}}$$

۳-۳ روش‌های تجزیه مثلثی

هدف این بخش بازنویسی (تجزیه) ماتریس ضرایب دستگاه $AX = b$ به حاصل ضرب ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U می‌باشد به طوری که $A = LU$. اگر این امکان وجود داشته باشد که ماتریس A به صورت گفته شده تجزیه شود، به آسانی می‌توان دستگاه $AX = b$ را حل کرد.

فرض کنید A به حاصل ضرب LU تجزیه شده باشد، در این صورت دستگاه $AX = b$ به صورت $LUX = b$ بازنویسی می‌شود. اگر UX مساوی با Y قرار داده شود، رابطه $LY = b$ به صورت $LUX = b$ تبدیل خواهد شد. چون L ماتریسی پایین مثلثی است، پس با استفاده از روش جایگذاری پیشرو می‌توان دستگاه $LY = b$ را حل کرد و Y را به دست آورد. سپس دستگاه $UX = Y$ را با توجه به بالامثلثی بودن U می‌توان به روش جایگذاری پرسرو حل کرد و درنهایت X را به دست آورد.

تذکر ۱۰-۳) یکی از روش‌های تجزیه ماتریس A به حاصل ضرب LU ، با استفاده از روش حذفی گاوس می‌باشد. اگر آنگاه ماتریس‌ها به صورت زیر تعریف خواهند شد:

$$u_{ij} = \begin{cases} a_{ij}^{(i-1)}, & i = 1, 2, \dots, j \\ \cdot, & i = j + 1, \dots, n \end{cases}, \quad l_{ij} = \begin{cases} \cdot, & i = 1, 2, \dots, j-1 \\ 1, & i = j \\ m_{ij}, & i = j+1, \dots, n \end{cases}$$

که در آن m_{ij} ها ضربگرهای روش حذفی گاوس می‌باشند. همچنین ماتریس U در واقع همان ماتریس $A^{(n-1)}$ می‌باشد (ماتریس آخرین مرحله روش حذفی گاوس).

مثال ۱۱-۳) دستگاه LU و با کمک روش حذفی گاوس به صورت زیر حل خواهد شد.

ابتدا ماتریس ضرایب دستگاه فوق با روش حذفی گاوس به ماتریس بالا مثلثی تبدیل خواهد شد:

$$\begin{array}{c} \left[\begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ 9 & 2 & 1 \\ 1 & 2 & -5 \end{array} \right] \xrightarrow{-9R_1+R_2 \rightarrow R_2, m_{21}=9} \left[\begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ . & -7 & -8 \\ 1 & 2 & -5 \end{array} \right] \xrightarrow{-R_1+R_3 \rightarrow R_3, m_{31}=1} \\ \left[\begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ . & -7 & -8 \\ . & 1 & -6 \end{array} \right] \xrightarrow{\frac{1}{7}R_2+R_3 \rightarrow R_3, m_{32}=\frac{-1}{7}} \left[\begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ . & -7 & -8 \\ . & . & -\frac{50}{7} \end{array} \right] \\ L = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ m_{21} & 1 & . \\ m_{31} & m_{32} & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 9 & 1 & . \\ 1 & -\frac{1}{7} & 1 \end{bmatrix} \text{ و } U = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ . & -7 & -8 \\ . & . & -\frac{50}{7} \end{bmatrix} \end{array}$$

بنابراین

به وضوح رابطه $A = LU$ برقرار است. حال LU را جایگزین ماتریس A در رابطه $AX = b$ باید کرد:

$$\begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ 9 & 1 & \cdot \\ 1 & -\frac{1}{\gamma} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ \cdot & -\gamma & -\frac{8}{\gamma} \\ \cdot & \cdot & -\frac{5}{\gamma} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 16 \\ -10 \end{bmatrix}$$

با در نظر گرفتن $UX = b$ برابر با Y , رابطه $LY = b$ ایجاد خواهد شد:

$$\begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ 9 & 1 & \cdot \\ 1 & -\frac{1}{\gamma} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ 16 \\ -10 \end{bmatrix}$$

با روش جایگذاری پیشرو، مقادیر y_i به دست خواهد آمد:

$$y_1 = 6$$

$$(9 \times 6) + y_2 = 16 \Rightarrow y_2 = 16 - 54 = -38$$

$$6 - \frac{1}{\gamma}(-38) + y_3 = -10 \Rightarrow y_3 = -10 - \frac{-38}{\gamma} - 6 = -\frac{150}{\gamma}$$

پس از جایگذاری مقادیر فوق در بردار Y , باید دستگاه $UX = Y$ را حل کرد:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ \cdot & -\gamma & -\frac{8}{\gamma} \\ \cdot & \cdot & -\frac{5}{\gamma} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 6 \\ -38 \\ -\frac{150}{\gamma} \end{bmatrix}$$

با جایگذاری پیشرو می‌توان جواب نهایی دستگاه معادلات خطی را پیدا کرد:

$$-\frac{5}{\gamma}x_3 = -\frac{150}{\gamma} \Rightarrow x_3 = 3$$

$$-\gamma x_2 - (8 \times 3) = -38 \Rightarrow x_2 = \frac{-38 + 24}{-\gamma} = 2$$

$$x_1 + 2 + 3 = 6 \Rightarrow x_1 = 6 - 5 = 1$$

در نهایت ماتریس جواب به صورت زیر خواهد بود:

$$X = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix}$$

یادآوری ۳-۱۲) اگر ماتریس A اکیداً قطر غالب یا معین مثبت اکید باشد و یا تمام زیرماتریس‌های اصلی و پیشروی ماتریس A معکوس پذیر باشند، آنگاه A دارای تجزیه LU است.

۱-۳-۳ تجزیه دولیتل

روش تجزیه ماتریس A به ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U که در آن درایه‌های قطر L برابر با ۱ باشند، در بخش (۱-۳-۲) گفته شد. در این بخش توضیحات مربوط به استفاده از این تجزیه و حل مثالی از این روش گردآوری شده است. پس از به دست آوردن تجزیه LU ، با جایگذاری فرم $AX = b$ به جای ماتریس A در $AX = b$ به صورت $LUX = b$ بازنویسی می‌شود. حال باید UX را مساوی بردار مفروض Y قرار داد تا رابطه $LY = b$ تشکیل شود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{21} & 1 & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & 1 & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

حال از ضرب ماتریس L و بردار Y ، تعداد n^2 معادله به دست می‌آید که با روش جایگذاری پیشرو به ترتیب می‌توان مقادیر y_i ها را به دست آورد. سپس از رابطه $UX = Y$ ، مقادیر x_i به دست خواهد آمد.

مثال (۱۳-۳) با استفاده از تجزیه دولیتل دستگاه معادلات خطی به صورت زیر حل خواهد شد.

ابتدا با کمک تجزیه دولیتل، ماتریس ضرایب به LU تجزیه می‌شود:

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 4 & -6 \\ 1 & 5 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ l_{21} & 1 & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} \\ \cdot & u_{22} & u_{23} \\ \cdot & \cdot & u_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ 1/2 & 1 & \cdot \\ 1/2 & 1/3 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 4 & -6 \\ 0 & 3 & 6 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix}$$

پس رابطه $AX = b$ به فرم $LUX = b$ تبدیل خواهد شد:

$$\begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \frac{1}{2} & 1 & \cdot \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 2 & 4 & -6 \\ 0 & 3 & 6 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -4 \\ 10 \\ 5 \end{bmatrix}$$

با قرار دادن $UX = Y$ ، باید ابتدا دستگاه $LY = b$ را حل کرده و مقادیر y_i را به دست آورد:

$$\begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \frac{1}{2} & 1 & \cdot \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -4 \\ 10 \\ 5 \end{bmatrix} \Rightarrow y_1 = -4, y_2 = 12, y_3 = 3$$

سپس باید رابطه $UX = Y$ را با جایگذاری پسرو حل کرد:

$$\begin{bmatrix} 2 & 4 & -6 \\ 0 & 3 & 6 \\ 0 & 0 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -4 \\ 12 \\ 3 \end{bmatrix}$$

$$3x_3 = 3 \Rightarrow x_3 = \frac{3}{3} = 1$$

$$3x_2 + 6 = 12 \Rightarrow x_2 = \frac{12 - 6}{3} = \frac{6}{3} = 2$$

$$2x_1 + (4 \times 2) - 6 = -4 \Rightarrow x_1 = \frac{-4 - 2}{2} = \frac{-6}{2} = -3$$

در نهایت جواب دستگاه معادلات خطی مذکور به صورت زیر خواهد بود:

$$\begin{cases} x_1 = -3 \\ x_2 = 2 \\ x_3 = 1 \end{cases} \Rightarrow X = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ -3 \end{bmatrix}$$

۲-۳-۳ تجزیه کروت

روش تجزیه ماتریس A به ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U که در آن درایه‌های قطر U برابر با ۱ باشند، در بخش (۲-۳-۲) گفته شد. در این بخش توضیحات مربوط به استفاده از این تجزیه و حل مثالی از این روش گردآوری شده است. به طور مشابه پس از به دست آوردن تجزیه LU ، با جایگذاری فرم LU به جای ماتریس A در $AX = b$ ، به صورت $LUX = b$ بازنویسی می‌شود. حال باید $UX = b$ را مساوی بردار مفروض Y قرار داد تا رابطه $LY = b$ تشکیل شود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

حال از ضرب ماتریس L و بردار Y ، تعداد n^2 معادله به دست می‌آید که با روش جایگذاری پیشرو به ترتیب می‌توان مقادیر y_i ها را به دست آورد. سپس از رابطه $UX = Y$ یعنی رابطه زیر، مقادیر x_i به دست خواهد آمد.

$$\begin{bmatrix} 1 & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & 1 & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

مثال ۱۴-۳) دستگاه معادلات خطی مثال (۱۳-۳) با تجزیه کروت به صورت زیر حل خواهد شد.

ابتدا با کمک تجزیه کروت، ماتریس ضرایب به LUX تجزیه می‌شود:

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 4 & -6 \\ 1 & 5 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & u_{12} & u_{13} \\ \cdot & 1 & u_{23} \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 1 & 3 & \cdot \\ 1 & 1 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & -3 \\ \cdot & 1 & 2 \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$$

پس رابطه $LUX = b$ به فرم $AX = b$ تبدیل خواهد شد:

$$\begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 1 & 3 & \cdot \\ 1 & 1 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & -3 \\ \cdot & 1 & 2 \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -4 \\ 10 \\ 5 \end{bmatrix}$$

حال با تبدیل UX به بردار Y ، رابطه زیر به دست می‌آید:

$$\begin{bmatrix} 2 & \cdot & \cdot \\ 1 & 3 & \cdot \\ 1 & 1 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -4 \\ 10 \\ 5 \end{bmatrix}$$

با کمک جایگذاری پیشرو می‌توان درایه‌های بردار Y را پیدا کرد:

$$2y_1 = -4 \Rightarrow y_1 = -\frac{4}{2} = -2$$

$$-2 + 3y_2 = 10 \Rightarrow y_2 = \frac{10 + 2}{3} = 4$$

$$-2 + 4 + 3y_3 = 5 \Rightarrow y_3 = \frac{5 - 4 + 2}{3} = 1$$

سپس باید رابطه $UX = Y$ را با جایگذاری پسرو حل کرد:

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & -3 \\ \cdot & 1 & 2 \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -2 \\ 4 \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$x_3 = 1, \quad x_2 + 2 = 4 \Rightarrow x_2 = 4 - 2 = 2$$

$$x_1 + (2 \times 2) - 3 = -2 \Rightarrow x_1 = -2 - 1 = -3$$

در نهایت جواب دستگاه معادلات خطی مذکور به صورت زیر خواهد بود:

$$\begin{cases} x_1 = 1 \\ x_2 = 2 \\ x_3 = -3 \end{cases} \Rightarrow X = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ -3 \end{bmatrix}$$

همان‌طور که مشاهده می‌شود، جواب یک دستگاه با دو روش تجزیه متفاوت، یکسان خواهد بود.

۳-۳-۳ تجزیه چولسکی

روش تجزیه ماتریس A به ماتریس‌های پایین مثلثی L و بالا مثلثی U برابر با درایه‌های قطر L باشند، در بخش (۳-۳-۲) گفته شد. در این بخش توضیحات مربوط به استفاده از این تجزیه و حل مثالی از این روش گردآوری شده است. به طور مشابه پس از به دست آوردن تجزیه LU ، با جایگذاری فرم LU به جای ماتریس A در $AX = b$ ، به صورت $LUX = b$ بازنویسی می‌شود. حال باید UX را مساوی بردار مفروض Y قرار داد تا رابطه $LY = b$ تشکیل شود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot & \cdots & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix}$$

حال از ضرب ماتریس L و بردار Y ، تعداد n^2 معادله به دست می‌آید که با روش جایگذاری پیشرو به ترتیب می‌توان مقادیر y_i ‌ها را به دست آورد. سپس از رابطه $Y = UX$ یعنی رابطه زیر، مقادیر x_i به دست خواهد آمد.

$$\begin{bmatrix} l_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ \cdot & l_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ \cdot & \cdot & l_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

مثال ۱۵-۳ دستگاه معادلات خطی مثال (۱۳-۳) با تجزیه چولسکی به صورت زیر حل خواهد شد.

ابتدا با کمک تجزیه چولسکی، ماتریس ضرایب به LU تجزیه می‌شود:

$$A = \begin{bmatrix} 2 & 4 & -6 \\ 1 & 5 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & u_{12} & u_{13} \\ \cdot & l_{22} & u_{23} \\ \cdot & \cdot & l_{33} \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$A = \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \cdot & \cdot \\ \frac{\sqrt{2}}{2} & \sqrt{3} & \cdot \\ \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{3}}{3} & \sqrt{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sqrt{2} & 2\sqrt{2} & -3\sqrt{2} \\ \cdot & \sqrt{3} & 2\sqrt{3} \\ \cdot & \cdot & \sqrt{3} \end{bmatrix}$$

پس رابطه $AX = b$ به فرم $LUX = b$ تبدیل خواهد شد. حال با تبدیل $UX = b$ به بردار Y ، رابطه $LY = b$ به دست می‌آید که با کمک جایگذاری پیشرو می‌توان مقادیر y_i را پیدا کرد:

$$y_1 = -\frac{4}{\sqrt{2}} = -2\sqrt{2}, \quad y_2 = \frac{10+2}{\sqrt{3}} = 4\sqrt{3}, \quad y_3 = \frac{5-4+2}{\sqrt{3}} = \sqrt{3}$$

سپس باید رابطه $UX = Y$ را با جایگذاری پسرو حل کرد:

$$\begin{bmatrix} \sqrt{2} & 2\sqrt{2} & -3\sqrt{2} \\ 0 & \sqrt{3} & 2\sqrt{3} \\ 0 & 0 & \sqrt{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -2\sqrt{2} \\ 4\sqrt{3} \\ \sqrt{3} \end{bmatrix}$$

$$\sqrt{3}x_3 = \sqrt{3} \Rightarrow x_3 = \frac{\sqrt{3}}{\sqrt{3}} = 1$$

$$\sqrt{3}x_2 + 2\sqrt{3} = 4\sqrt{3} \Rightarrow x_2 = \frac{4\sqrt{3} - 2\sqrt{3}}{\sqrt{3}} = 2$$

$$\sqrt{2}x_1 + (2 \times 2\sqrt{2}) - 3\sqrt{2} = -2\sqrt{2} \Rightarrow x_1 = \frac{-2\sqrt{2} - \sqrt{2}}{\sqrt{2}} = -3$$

در نهایت جواب دستگاه معادلات خطی مذکور به صورت زیر خواهد بود:

$$\begin{cases} x_1 = -3 \\ x_2 = 2 \\ x_3 = 1 \end{cases} \Rightarrow X = \begin{bmatrix} -3 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix}$$

همان طور که مشاهده می‌شود، جواب تجزیه چولسکی نیز با دو روش تجزیه قبل، یکسان بوده است.

قضیه ۳-۱۶) اگر ماتریس A یک ماتریس حقیقی، متقارن و معین مثبت اکید باشد، در این صورت A تجزیه‌ای یکتا به صورت $A = LL^T$ دارد که در آن L یک ماتریس پایین مثلثی با عناصر قطری مثبت می‌باشد.

برهان) ماتریس A متقارن است، یعنی $A^T = A$ و همچنین این ماتریس نیز یک ماتریس معین مثبت اکید است، یعنی $\det(A) > 0$. طبق یادآوری (۱۲-۳) چون A معین مثبت اکید است بنابراین تجزیه LU دارد و چون ماتریس متقارن است، رابطه زیر برقرار است:

$$A = LU = A^T = U^T L^T \xrightarrow{\text{معین مثبت اکید}} U(L^T)^{-1} = L^{-1} U^T$$

چون A معین مثبت اکید است، بنابراین $\det(A) \neq 0$ یعنی $\det(U) \neq 0$. همچنین از طرفی $\det(L^T) \neq 0$ یک ماتریس بالا مثلثی است (زیرا حاصل ضرب دو ماتریس بالا مثلثی، بالا مثلثی خواهد بود) و همچنین $L^{-1} U^T$ یک ماتریس پایین مثلثی است (زیرا حاصل ضرب دو ماتریس پایین مثلثی، پایین مثلثی خواهد بود). بنابراین در واقع این دو ماتریس باید به ناچار قطری باشند، یعنی ماتریس D با درایه‌های قطری (d_{ii}) هست که:

$$U(L^T)^{-1} = L^{-1} U^T = D \Rightarrow U = DL^T \xrightarrow{A=LU} A = LDL^T$$

از طرفی A معین مثبت اکید است، بنابراین $X \in \mathbb{R}^{n \times 1} \neq 0$ موجود است که:

$$\cdot < X^T AX = X^T (LDL^T)X = (L^T X)^T D (L^T X)$$

پس خود ماتریس D نیز معین مثبت اکید است. بنابراین درایه‌های روی قطر D همگی مثبت می‌باشند. بنابراین می‌توان نوشت $D = D^{1/2} \cdot D^{1/2}$. همان $\sqrt{d_{ii}}$ می‌باشند. پس:

$$A = LDL^T \Rightarrow A = LD^{1/2}D^{1/2}L^T = (LD^{1/2})(LD^{1/2})^T$$

پس اگر $\tilde{L} = LD^{1/2}$ قرار داده شود، بنابراین $A = \tilde{L}\tilde{L}^T$ به صورت تجزیه می‌شود. ■

قضیه ۱۷-۳) اگر ماتریس A یک ماتریس حقیقی، متقارن و معین مثبت اکید باشد، در این صورت A تجزیه‌ای یکتا به صورت $A = U^T U$ دارد که در آن U یک ماتریس بالا مثلثی با عناصر قطری مثبت می‌باشد.

برهان) مشابه با قضیه (۱۶-۳) می‌توان این قضیه را نیز اثبات کرد. ■

$$\text{مثال ۱۸-۳} \quad \begin{cases} x_1 + 2x_2 + 4x_3 = 0 \\ 2x_1 + 13x_2 + 23x_3 = 6 \\ 4x_1 + 23x_2 + 27x_3 = 46 \end{cases} \quad \text{دستگاه ۶ با تجزیه متقارن چولسکی به صورت زیر خواهد بود.}$$

ماتریس ضرایب دستگاه، یک ماتریس متقارن و معین مثبت اکید می‌باشد. حال باید $A = LL^T$ را باز نویسی کرد:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 2 & 13 & 23 \\ 4 & 23 & 27 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} l_{11} & \cdot & \cdot \\ l_{21} & l_{22} & \cdot \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & l_{21} & l_{31} \\ \cdot & l_{22} & l_{32} \\ \cdot & \cdot & l_{33} \end{bmatrix}$$

با ضرب سطرهای ماتریس L در ستون‌های ماتریس L^T به معادلات زیر خواهد رسید:

$$R_1 \times C_1 \rightarrow l_{11}^2 = 1 \Rightarrow l_{11} = \pm 1$$

همانند مثال (۱۴-۲) دو مقدار برای l_{11} پیدا شده که مقدار مثبت آن در نظر گرفته خواهد شد.

$$R_1 \times C_1 \rightarrow l_{11}l_{21} = 2 \Rightarrow l_{21} = 2, \quad R_1 \times C_3 \rightarrow l_{11}l_{31} = 4 \Rightarrow l_{31} = 4$$

$$R_2 \times C_1 \rightarrow l_{21}^2 l_{22}^2 = 13 \Rightarrow l_{22}^2 = 13 - 4 = 9 \Rightarrow l_{22} = \sqrt{9} = \pm 3$$

به طور مشابه مقدار مثبت در نظر گرفته می‌شود.

$$R_2 \times C_3 \rightarrow l_{21}l_{31} + l_{22}l_{32} = 23 \Rightarrow l_{32} = \frac{23 - 8}{3} = \frac{15}{3} = 5$$

$$R_3 \times C_1 \rightarrow l_{31}^2 + l_{32}^2 + l_{33}^2 = 46 \Rightarrow l_{33} = \sqrt{46 - 16 - 25} = \sqrt{5} = \pm \sqrt{5}$$

به طور مشابه مقدار مثبت در نظر گرفته می‌شود. به علت تقارن معادلات، ضربهای C_j با $R_i \times C_i$ یکسان هستند؛ پس می‌توان آنها را از محاسبات حذف کرد. حال می‌توان فرم $A = LL^T$ را به صورت دقیق نوشت:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ 2 & 3 & \cdot \\ 4 & 5 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 4 \\ \cdot & 3 & 5 \\ \cdot & \cdot & 6 \end{bmatrix}$$

پس رابطه $AX = b$ به فرم $LL^T X = b$ تبدیل خواهد شد:

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & 0 \\ 4 & 5 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 0 & 3 & 5 \\ 0 & 0 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 6 \\ 46 \end{bmatrix}$$

حال با تبدیل $UX = Y$ به بردار Y , رابطه زیر به دست می‌آید:

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & 0 \\ 4 & 5 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 6 \\ 46 \end{bmatrix}$$

با کمک جایگذاری پیشرو می‌توان درایه‌های بردار Y را پیدا کرد:

$$y_1 = 0$$

$$3y_2 = 6 \Rightarrow y_2 = \frac{6}{3} = 2$$

$$10 + 6y_3 = 46 \Rightarrow y_3 = \frac{46 - 10}{6} = 6$$

سپس باید رابطه $UX = Y$ را با جایگذاری پسرو حل کرد:

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 0 & 3 & 5 \\ 0 & 0 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 2 \\ 6 \end{bmatrix}$$

$$6x_3 = 6 \Rightarrow x_3 = \frac{6}{6} = 1$$

$$3x_2 + 5 = 2 \Rightarrow x_2 = \frac{2 - 5}{3} = \frac{-3}{3} = -1$$

$$x_1 - 2 + 4 = 0 \Rightarrow x_1 = 2 - 4 = -2$$

در نهایت جواب دستگاه معادلات خطی مذکور به صورت زیر خواهد بود:

$$\begin{cases} x_1 = -2 \\ x_2 = -1 \\ x_3 = 1 \end{cases} \Rightarrow X = \begin{bmatrix} -2 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix}$$

نکته مثبت روش تجزیه متقارن چولسکی $A = LL^T$, در کاهش محاسبات آن است. این امر باعث می‌شود که از انجام محاسبات تکراری پرهیز کرده و بسیار سریع تر به جواب رسید. همچنین با توجه به مقدارهای متفاوت l_{22}, l_{11} و l_{33} می‌توان تجزیه‌های متفاوتی را برای ماتریس A در نظر گرفت.

۴-۳ روش‌های تکراری

در دنیای واقعی، همه‌ی داده‌ها لزوماً به صورت یک عدد صحیح یا گویا نیستند؛ بلکه ممکن است داده‌ها به صورت اعدادی گنگ باشند و یا حتی اعداد گویایی باشند که تعداد ارقام اعشارشان بیشتر از حد مجاز کامپیوتر است. در این حالت داده‌ها به طور دقیق در کامپیوتر ذخیره نمی‌شوند، بلکه مقدار تقریبی و بسیار نزدیک به آن‌ها ذخیره خواهد شد. حال یک دستگاه معادلات خطی را در نظر بگیرید که ضرایب آن به همین صورت باشند. در این حالت نمی‌توان جواب دقیقی برای دستگاه مذکور پیدا کرد، بلکه جوابی تقریبی با استفاده از روش‌های تکراری به دست می‌آید. البته لازم به ذکر است که از روش‌های تکراری برای محاسبه جواب دستگاه با ضرایب گویا نیز می‌توان استفاده کرد.

روش‌های تکراری در واقع برای تعیین ریشه $f(x) = 0$ استفاده می‌شوند. به طوری که معادله $f(x) = 0$ به صورت معادله $x = g(x)$ بازنویسی می‌شود. به تابع $g(x)$ نیز تابع تکرار می‌گویند. سپس با در نظر گرفتن یک حدس اولیه x_0 و با انجام مکرر روش، به ریشه $f(x) = 0$ می‌توان رسید. پس انتخاب حدس اولیه x_0 و تابع تکرار $g(x)$ در روش‌های تکراری بسیار حائز اهمیت است.

ایده اصلی کلیه روش‌های تکراری برای حل دستگاه $AX = b$ به این صورت است که جواب دستگاه مذکور را باید به صورت جواب معادله $x = AX - b = 0$ در نظر گرفت. سپس برای حل این معادله $f(x) = 0$ ، باید یک معادله $x = g(x)$ تولید کرد. پس از آن یک روش تکراری به صورت $X^{(K+1)} = g(X^{(K)})$ تعریف کرده و حدس اولیه‌ای نظیر $X^{(0)}$ نیز باید تعیین کرد. حال برای $K = 0, 1, 2, \dots$ ، بردارهای تقریبی $X^{(0)}, X^{(1)}, X^{(2)}, \dots, X^{(K+1)}$ را باید تولید کرد.

یک فرم ساده برای تابع $g(X)$ عبارت است از:

$$g(X) = MX + d \quad (8-3)$$

که در آن M ماتریسی $n \times n$ و d برداری $n \times 1$ و هر دو معلوم هستند. بنابراین با این انتخاب برای تابع $g(X)$ و انتخاب یک حدس اولیه نظیر $X^{(0)}$ دنباله روش‌های تکراری برای حل دستگاه $AX = b$ به صورت زیر با شرط اولیه $X^{(0)}$ تولید می‌شود:

$$X^{(K+1)} = MX^{(K)} + d, \quad K = 0, 1, 2, \dots \quad (9-3)$$

تذکر ۱۹-۳ در روش تکراری $X^{(K+1)} = MX^{(K)} + d$ و بردار M و بردار d ، نوع روش تکراری برای حل دستگاه $AX = b$ را تعیین می‌کند.

چنانچه ماتریس $A = B + C$ به صورت $A^{-1} = B^{-1} + C^{-1}$ تفکیک شده باشد که در آن ماتریس B معکوس پذیر باشد، می‌توان رابطه $AX = b$ را به صورت زیر بازنویسی کرد:

$$AX = b \Rightarrow (B + C)X = b \Rightarrow BX = -CX + b \xrightarrow{\times B^{-1}} X = -B^{-1}CX + B^{-1}b$$

با انتخاب $b' = B^{-1}b$ و $M = -B^{-1}C$ و $d = B^{-1}b$ در واقع معادله $X = MX + d$ بازنویسی شد.

بنابراین برای حل دستگاه $AX = b$ بی‌نهایت روش تکراری به صورت $X^{(K+1)} = MX^{(K)} + d$ تولید خواهد شد. ولی باید توجه داشت که کدام یک از روش‌های تکراری و تحت چه شرایطی به جواب دستگاه $AX = b$ همگرا خواهد بود. با استفاده از قضیه زیر که به قضیه بنیادی همگرایی روش‌های تکراری خطی معروف است، یک شرط لازم و کافی برای همگرایی روش تکراری $X^{(K+1)} = MX^{(K)} + d$ به ازای هر انتخاب اولیه (\cdot) به دست آورد.

لم ۲۰-۳) احکام زیر معادل هستند:

$$1 - A \text{ یک ماتریس همگراست (یعنی } \lim_{K \rightarrow \infty} A^K = \cdot \text{)}$$

$$2 - \text{به ازای هر نرم } \| \cdot \| \text{ داریم: } \lim_{K \rightarrow \infty} \|A^K\| = \cdot$$

$$3 - \rho(A) < 1$$

قضیه ۲۱-۳) فرض کنید M ماتریس حقیقی $n \times n$ باشد و معادله $X = MX + d$ دارای جواب منحصر به فرد X^* باشد. معادله بازگشتی (تکراری) $X^{(K+1)} = MX^{(K)} + d$ به ازای هر حدس اولیه (\cdot) به X^* همگراست اگر و تنها اگر $\rho(M) < 1$.

برهان) فرض کنیم دنباله $\{X^{(K)}\}_{K \in \mathbb{N}}$ به ازای هر حدس اولیه (\cdot) به X^* همگرا باشد. از طرفی X^* جواب دقیق و یکتای معادله $X = MX + d$ است. یعنی:

$$\begin{aligned} X^* &= MX^* + d \\ X^{(K+1)} &= MX^{(K+1)} + d \end{aligned} \Rightarrow X^{(K+1)} - X^* = M(X^{(K)} - X^*) \Rightarrow$$

$$X^{(K+1)} - X^* = M(M(X^{(K-1)} - X^*)) = M^2(X^{(K-1)} - X^*) = \dots = M^{K+1}(X^{(\cdot)} - X^*)$$

پس حال با حدگیری از طرفین رابطه اخیر می‌توان نوشت که:

$$\lim_{K \rightarrow \infty} M^{K+1}(X^{(K+1)} - X^*) = \cdot \xrightarrow{\lim_{K \rightarrow \infty} X^{(K+1)} - X^* = \cdot} \lim_{K \rightarrow \infty} M^{K+1} = \cdot$$

یعنی ماتریس M همگراست و بنابر لم ۲۰-۳)، ۱ < $\rho(M)$.

حال عکس برهان، یعنی فرض کنید $1 < \rho(M)$ و باید ثابت کرد که معادله بازگشتی $X^{(K+1)} = MX^{(K)} + d$ به ازای هر جواب آغازین (\cdot) به جواب منحصر به فرد X^* همگراست. با توجه به فرض، چون $1 < \rho(M)$ پس $\lim_{K \rightarrow \infty} M^K(X^{(\cdot)} - X^*) = \cdot$. بنابراین $\lim_{K \rightarrow \infty} M^{K+1}(X^{(\cdot)} - X^*) = \cdot$ در نتیجه $\lim_{K \rightarrow \infty} M^{K+1} = \cdot$ و در نهایت با ادامه همین روند به $\lim_{K \rightarrow \infty} (X^{(K+1)} - X^*) = \cdot$ خواهد رسید. زیرا:

$$\lim_{K \rightarrow \infty} (X^{(K+1)} - X^*) = \lim_{K \rightarrow \infty} M^{K+1}(X^{(\cdot)} - X^*) \xrightarrow{\rho(M) < 1} \cdot \blacksquare$$

برای توقف تکرارها می‌توان شرایط مختلفی را در نظر گرفت:

(۱) می‌توان تعداد تکرارها را از قبل مشخص کرد؛ به طور مثال روش تکراری مذکور تا n تکرار ادامه پیدا کند که در این حالت با محاسبه $X^{(n)}$ ، محاسبات پایان می‌یابد.

(۲) می‌توان محاسبات را تا مرحله‌ای انجام داد که به ازای یک نرم دلخواه خطای مطلق دو تقریب متواتی از عدد داده شده ϵ کمتر باشد. یعنی $\epsilon < \|X^{(K+1)} - X^{(K)}\|$ که در آن $\epsilon > 0$. به بیان دیگر می‌توان شرط توقف تکرارها را کوچک‌بودن اختلاف تقریب‌ها در دو مرحله (تکرار) متواتی در نظر گرفت. دقیق کنید که هر چه قدر ϵ کوچک‌تر باشد، تعداد تکرارها افزایش خواهد یافت و جواب در صورت همگرایی، دقیق بیشتری خواهد داشت.

(۳) می‌توان تکرارها را تا جایی ادامه داد که شرط $\epsilon < \frac{\|X^{(K+1)} - X^{(K)}\|}{\|X^{(K+1)}\|}$ با $\epsilon > 0$ دلخواه برقرار باشد.

۴-۱ روش تصفیه تکراری^۱

قبل از ارائه روش تصفیه تکراری، باید تعریف بردار مانده نظیر دستگاه $AX = b$ را دانست.

تعریف ۳ (۲۲-۳) فرض کنید \tilde{X} یک جواب تقریبی برای دستگاه $AX = b$ باشد؛ در این صورت بردار مانده نظیر این جواب تقریبی به صورت $r = b - A\tilde{X} = b - A\tilde{X} - A(X - \tilde{X})$ تعریف خواهد شد (واضح است اگر \tilde{X} جواب دقیق دستگاه $AX = b$ باشد، آنگاه $r = 0$).

حال اگر $r = b - A\tilde{X}$ بردار مانده جواب تقریبی \tilde{X} باشد، آنگاه بهوضوح:

$$r = b - A\tilde{X} = AX - A\tilde{X} = A(X - \tilde{X})$$

اگر $X - \tilde{X}$ را مساوی با بردار دلخواه Y گرفت، دستگاه جدید $AY = r$ تولید خواهد شد. حال با حل این دستگاه جواب تقریبی \tilde{Y} به دست خواهد آمد، بنابراین $\tilde{Y} \approx X - \tilde{X}$ پس می‌توان نتیجه گرفت $X = \tilde{X} + \tilde{Y}$ که تقریبی بهتر از \tilde{X} برای حل دستگاه $AX = b$ خواهد بود.

مثال ۳ (۲۳-۳) فرض کنید دستگاه $\begin{cases} x_1 - 0/3333x_2 + 3/3333x_3 = 4 \\ -x_1 - 0/3333x_2 + 6/6667x_3 = 5/3333 \\ 3/3333x_2 + 13/3333x_3 = 16/6667 \end{cases}$ با دقت ۵ رقم اعشار توسط

روش حذفی گاوس حل شده. حال برای بهبود بخشیدن جواب (بهتر کردن جواب تقریبی) باید از روش تصفیه تکراری استفاده کرد. در مرحله آخر روش حذفی گاوس ماتریس افزوده زیر به دست می‌آید:

$$\left[\begin{array}{ccc|c} 1 & -0/3333 & 3/3333 & 4 \\ 0 & -0/6666 & 10 & 9/3333 \\ 0 & . & 63/3383 & 63/3379 \end{array} \right] \Rightarrow \tilde{X} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1/0002 \\ 1/0001 \end{bmatrix} \Rightarrow r = b - A\tilde{X} = \begin{bmatrix} . \\ . \\ -0/0006 \end{bmatrix}$$

^۱ Iterative Refinement Method

سپس باید دستگاه $AY = r$ را حل کرد تا جواب تقریبی \tilde{Y} پیدا شود:

$$\tilde{Y} = \begin{bmatrix} -\cdot/\dots 1 \\ -\cdot/\dots 2 \\ \vdots \end{bmatrix}$$

پس یک تقریب بهتر برای جواب دستگاه $AX = b$ عبارت است از:

$$X = \tilde{X} + \tilde{Y} = \begin{bmatrix} 1/\dots 1 \\ 1/\dots 2 \\ \vdots \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} -\cdot/\dots 1 \\ -\cdot/\dots 2 \\ \vdots \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ \vdots \end{bmatrix}$$

دقت کنید که جواب به دست آمده همان جواب دقیق دستگاه $AX = b$ شده است.

۲-۴-۳ روش تکراری ژاکوبی^۱

فرض کنید دستگاه زیر داده شده باشد و $a_{ii} \neq 0$ (چنانچه این شرط برقرار نباشد، می‌توان با جابه‌جایی معادلات آن را به دست آورد):

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

حال از معادله i ام، مقدار x_i به صورت زیر به دست می‌آید:

$$x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n a_{ij}x_j \right), \quad i = 1, 2, 3, \dots, n \quad (10-3)$$

در واقع روش تکراری ژاکوبی در مرحله K -ام به صورت زیر خواهد بود:

$$x_i^{(K)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b_i - \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n a_{ij}x_j^{(K-1)} \right), \quad i = 1, 2, 3, \dots, n, K = 1, 2, \dots \quad (11-3)$$

که در آن $x_i^{(0)}$ (حدس اولیه) نیز معلوم است.

^۱ Jacobi Iterative Method

محاسبات انجام شده به فرم ماتریسی به صورت زیر خواهد بود:

چنانچه ماتریس ضرایب دستگاه $A = B + D$ به صورت تفکیک شود که در آن ماتریس قطری D برابر باشد با $(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn})$. همان ماتریس A باشد که فقط درایه‌های روی قطر اصلی آن صفر شده‌اند و $a_{ii} \neq 0$; بنابراین:

$$A = B + D \Rightarrow AX = b \Rightarrow (B + D)X = b \Rightarrow DX = -BX + b$$

چون $a_{ii} \neq 0$ پس D معکوس پذیر است و رابطه زیر برقرار است:

$$X = -D^{-1}BX + D^{-1}b \quad (12-3)$$

حال روش تکراری ژاکوبی را می‌توان به صورت ماتریسی زیر بازنویسی کرد:

$$X^{(K)} = -D^{-1}BX^{(K-1)} + D^{-1}b, \quad K = 1, 2, \dots \quad (13-3)$$

$$\text{مثال ۲۴-۳) دستگاه معادلات} \quad \begin{cases} 8x_1 + 2x_2 + x_3 = 7 \\ 3x_1 + 9x_2 + 2x_3 = 1 \\ 2x_1 + x_2 + 7x_3 = -5 \end{cases} \quad \text{با روش ژاکوبی به صورت زیر حل خواهد شد.}$$

ابتدا باید از معادله اول x_1 , از معادله دوم x_2 و از معادله سوم x_3 را به دست آورد. پس:

$$x_1 = \frac{1}{\lambda}(7 - 2x_2 - x_3), \quad x_2 = \frac{1}{9}(1 - 3x_1 - 2x_3), \quad x_3 = \frac{1}{7}(-5 - 2x_1 - x_2)$$

حال باید فرم تکراری ژاکوبی را تشکیل داد. یعنی:

$$\begin{aligned} x_1^{(K)} &= \frac{1}{\lambda}(7 - 2x_2^{(K-1)} - x_3^{(K-1)}) \\ x_2^{(K)} &= \frac{1}{9}(1 - 3x_1^{(K-1)} - 2x_3^{(K-1)}) \\ x_3^{(K)} &= \frac{1}{7}(-5 - 2x_1^{(K-1)} - x_2^{(K-1)}) \end{aligned}$$

با انتخاب حدس اولیه $X^{(\cdot)} = (x_1^{(\cdot)}, x_2^{(\cdot)}, x_3^{(\cdot)})^T = (., ., .)^T$ به صورت زیر خواهد بود:

$$\begin{cases} x_1^{(1)} = \frac{1}{\lambda}(7 - 2 \times 0 - 0) = \frac{7}{\lambda} \\ x_2^{(1)} = \frac{1}{9}(1 - 3 \times 0 - 0) = \frac{1}{9} \\ x_3^{(1)} = \frac{1}{7}(-5 - 2 \times 0 - 0) = \frac{-5}{7} \end{cases} \Rightarrow X^{(1)} = \begin{bmatrix} \frac{7}{\lambda} \\ \frac{1}{9} \\ -\frac{5}{7} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1^{(1)} \\ x_2^{(1)} \\ x_3^{(1)} \end{bmatrix}$$

حال با قرار دادن $X^{(1)}$ در معادله‌های $x_i^{(K)}$ به روابط زیر می‌توان رسید:

$$\begin{cases} x_1^{(2)} = \frac{1}{\lambda} (7 - 2x_2^{(1)} - x_3^{(1)}) \\ x_2^{(2)} = \frac{1}{9} (1 - 3x_1^{(1)} - 2x_3^{(1)}) \\ x_3^{(2)} = \frac{1}{\gamma} (-5 - 2x_1^{(1)} - x_2^{(1)}) \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_1^{(2)} = \frac{1}{\lambda} \left(7 - 2 \times \frac{1}{9} - \left(\frac{-5}{\gamma} \right) \right) = \frac{59}{63} \\ x_2^{(2)} = \frac{1}{9} \left(1 - 3 \times \frac{1}{\lambda} - 2 \left(\frac{-5}{\gamma} \right) \right) = \frac{-11}{504} \\ x_3^{(2)} = \frac{1}{\gamma} \left(-5 - 2 \times \frac{1}{\lambda} - \frac{1}{9} \right) = -\frac{247}{252} \end{cases}$$

$$\Rightarrow X^{(2)} = (0/9365, -0/0218, -0/9802)^T$$

با تکرار همین روش، در ادامه محاسبات به صورت زیر خواهد بود:

$$X^{(3)} = (1/0030, 0/0168, -0/9887)^T$$

$$X^{(4)} = (0/9932, -0/0057, -1/0032)^T$$

$$X^{(5)} = (1/0018, 0/0030, -0/9972)^T$$

$$X^{(6)} = (0/9989, -0/0012, -1/0010)^T$$

⋮

$$X^{(11)} = (1/\dots, 0/\dots, -1/\dots)^T$$

قضیه ۳-۲۵) فرض کنید A ماتریسی اکیداً قطر غالب (سطری و یا ستونی) باشد، در این صورت روش تکراری ژاکوبی برای حل دستگاه $AX = b$ به ازای هر انتخاب اولیه (0) به جواب این دستگاه همگرای است.

برهان) ماتریس $A = (a_{ij})$ اکیداً قطر غالب سطری است، هرگاه:

$$\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| < |a_{ii}|, \quad i = 1, 2, 3, \dots, n$$

به همین ترتیب این ماتریس اکیداً قطر غالب ستونی است، هرگاه:

$$\sum_{\substack{i=1 \\ i \neq j}}^n |a_{ij}| < |a_{jj}|, \quad j = 1, 2, 3, \dots, n$$

حال چون ماتریس A اکیداً قطر غالب سطری است، بنابراین $\sum \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| < 1$. حال ماتریس تکراری ژاکوبی یعنی M_J را تشکیل داده و باید ثابت کرد که $\rho(M_J) < 1$.

با توجه به فرم ماتریسی روش ژاکوبی می‌توان گفت:

$$M_J = -D^{-1}B \Rightarrow M_J = -\begin{bmatrix} \frac{1}{a_{11}} & \cdot & \cdots & \cdot \\ \cdot & \frac{1}{a_{22}} & \cdots & \cdot \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdot & \cdots & \frac{1}{a_{nn}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cdot & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & \cdot & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & \cdot \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow M_J = -\begin{bmatrix} \cdot & \frac{a_{12}}{a_{11}} & \cdots & \frac{a_{1n}}{a_{11}} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{a_{n1}}{a_{nn}} & \frac{a_{n2}}{a_{nn}} & \cdots & \cdot \end{bmatrix}$$

بنابراین:

$$\|M_J\|_\infty = \max_i \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \left| \frac{a_{ij}}{a_{ii}} \right| \xrightarrow{\text{قطر غالب سطحی اکید}} \|M_J\|_\infty < 1$$

در نتیجه $\|M_J\|_\infty < 1$. یعنی روش ژاکوبی برای هر تکرار اولیه $X^{(0)}$ همگرا خواهد بود. روند اثبات برای اکیداً قطر غالب ستونی به صورت مشابه است. ■

۳-۴-۳ روش تکراری گاوس-سایدل^۱

این روش مشابه روش ژاکوبی است با این تفاوت که به محض محاسبه $x_1^{(1)}$ از معادله اول، برای محاسبه $x_2^{(1)}$ در معادله دوم، دیگر از $x_1^{(0)}$ استفاده نمی‌شود و به جای آن از مقدار $x_1^{(1)}$ که از معادله قبل به دست آمده استفاده می‌کنیم. به همین ترتیب برای محاسبه $x_3^{(1)}$ ، به جای استفاده از $x_1^{(0)}$ و $x_2^{(0)}$ ، باید از مقادیر به دست آمده از معادله اول و دوم یعنی $x_1^{(1)}$ و $x_2^{(1)}$ استفاده کرد. به همین ترتیب با محاسبه هر $x_i^{(K)}$ در محاسبات مربوط به $x_{i+1}^{(K)}$ دیگر، باید از مقادیر $x_i^{(K)}$ جدید به دست آمده از معادلات قبلی استفاده کرد. این روش می‌تواند همگرایی را سرعت ببخشد.

در حالت کلی روش گاوس-سایدل در مرحله K -ام به صورت زیر می‌باشد:

$$x_i^{(K)} = \frac{1}{a_{ii}} \left(b - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(K)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(K-1)} \right), \quad i = 1, 2, \dots, n \quad (14-3)$$

^۱ Gauss-Seidel Iterative Method

محاسبات انجام شده به فرم ماتریسی به صورت زیر خواهد بود:

چنانچه ماتریس ضرایب دستگاه $AX = b$ به صورت $A = L + D + U$ تفکیک شود که در آن ماتریس قطری D برابر باشد با $diag(a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn})$. ماتریسی شامل درایه‌های زیر قطر اصلی A و U ماتریسی شامل درایه‌های بالای قطر اصلی A باشد؛ بنابراین:

$$AX = b \Rightarrow (L + D + U)X = b \Rightarrow (L + D)X = -UX + b$$

رابطه فوق در مرحله K -ام به صورت زیر تبدیل خواهد شد:

$$(L + D)X^{(K)} = -UX^{(K-1)} + b \Rightarrow DX^{(K)} = -LX^{(K)} - UX^{(K-1)} + b$$

حال روش تکراری ژاکوبی را می‌توان به صورت ماتریسی زیر بازنویسی کرد:

$$X^{(K)} = -D^{-1} [b - LX^{(K)} - UX^{(K-1)}], \quad K = 1, 2, \dots \quad (15-3)$$

مثال ۲۶-۳ دستگاه مثال (۲۴-۳) با روش گاوس سایدل به صورت زیر حل خواهد شد.

ابتدا x_1 و x_2 را به ترتیب از معادلات اول، دوم و سوم باید به صورت زیر به دست آورد:

$$\begin{cases} x_1 = \frac{1}{\lambda}(v - 2x_2 - x_3) \\ x_2 = \frac{1}{q}(1 - 3x_1 - 2x_3) \\ x_3 = \frac{1}{\gamma}(-\delta - 2x_1 - x_2) \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x_1^{(K)} = \frac{1}{\lambda}(v - 2x_2^{(K-1)} - x_3^{(K-1)}) \\ x_2^{(K)} = \frac{1}{q}(1 - 3x_1^{(K)} - 2x_3^{(K-1)}) \\ x_3^{(K)} = \frac{1}{\gamma}(-\delta - 2x_1^{(K)} - x_2^{(K)}) \end{cases}$$

با انتخاب حدس اولیه $X^{(0)} = \begin{bmatrix} v \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$ ادامه محاسبات به صورت زیر خواهد بود:

$$x_1^{(1)} = \frac{1}{\lambda}(v - 2 \times 0 - 0) = \frac{v}{\lambda} = 8750.$$

حال با قرار دادن این مقدار $x_1^{(1)}$ در معادله دوم، معادله زیر به دست می‌آید:

$$x_2^{(1)} = \frac{1}{q}(1 - 3 \times 8750 - 0) = -1806$$

حال با قرار دادن این مقادیر $x_1^{(1)}$ و $x_2^{(1)}$ در معادله سوم، معادله زیر به دست می‌آید:

$$x_3^{(1)} = \frac{1}{\gamma}(-\delta - 2 \times 8750 + 1806) = -9385$$

$$X^{(1)} = \begin{bmatrix} \cdot / 8750 \\ -\cdot / 1806 \\ -\cdot / 9385 \end{bmatrix} \text{ لذا } X^{(1)} \text{ و ادامه محاسبات به صورت زیر خواهد بود:}$$

$$X^{(2)} = \begin{bmatrix} 1 / 0.375 \\ -\cdot / 0.262 \\ -1 / 0.060 \end{bmatrix}, X^{(3)} = \begin{bmatrix} 1 / 0.074 \\ -\cdot / \dots \\ -1 / 0.020 \end{bmatrix}, \dots, X^{(6)} = \begin{bmatrix} 1 / \dots \\ \cdot / \dots \\ -1 / \dots \end{bmatrix}$$

تذکر ۲۷-۳) با مقایسه مثال‌های (۲۵-۳) و (۲۴-۳) متوجه خواهید شد که روش گاوس-سایدل در تکرارهای کمتری به جواب دقیق خواهد رسید.

$$\text{مثال ۲۸-۳) جواب تقریبی دستگاه } \begin{cases} 10x_1 + x_2 + x_3 = 12 \\ x_1 + 10x_2 + x_3 = 12 \\ x_1 + x_2 + 10x_3 = 12 \end{cases} \text{ با روش‌های ژاکوبی و گاوس-سایدل با حدس اولیه } X^{(0)} = (0, 0, 0)^T \text{ تکرار به صورت زیر خواهد بود.}$$

$$\text{ماتریس ضرایب } A = \begin{bmatrix} 10 & 1 & 1 \\ 1 & 10 & 1 \\ 1 & 1 & 10 \end{bmatrix} \text{ می‌باشد.}$$

همچنین ماتریس تکراری ژاکوبی به صورت $A = B + D$ می‌باشد، یعنی:

$$B = \begin{bmatrix} \cdot & 1 & 1 \\ 1 & \cdot & 1 \\ 1 & 1 & \cdot \end{bmatrix}, D = \begin{bmatrix} 10 & 0 & 0 \\ 0 & 10 & 0 \\ 0 & 0 & 10 \end{bmatrix}$$

و ماتریس تکراری گاوس-سایدل نیز به صورت $A = L + D + U$ می‌باشد. یعنی:

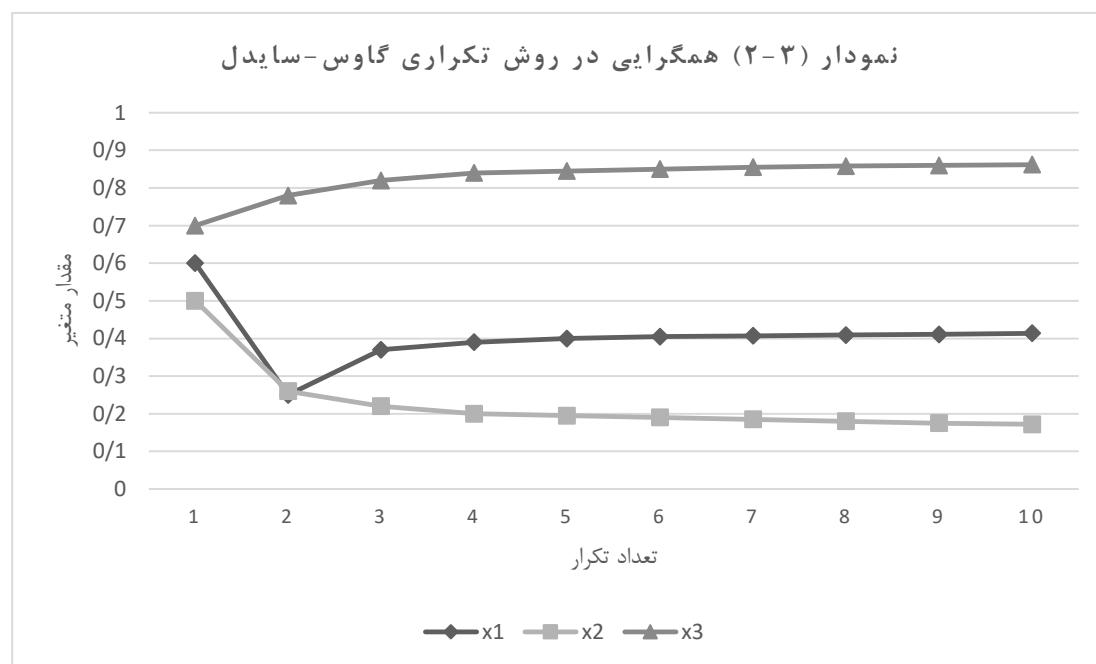
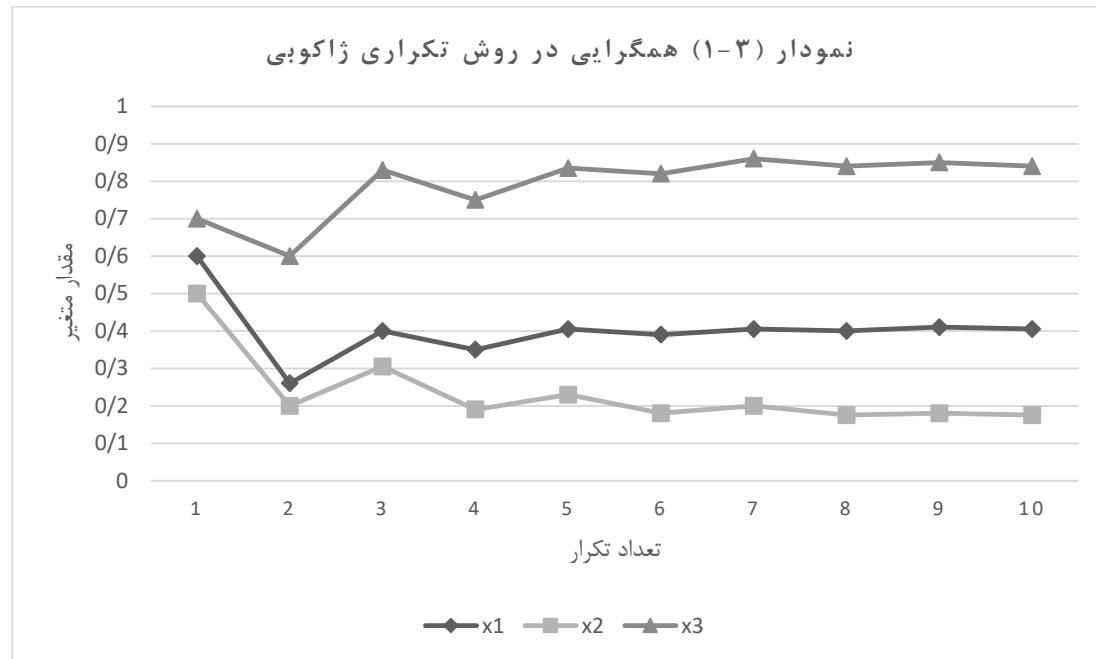
$$L = \begin{bmatrix} \cdot & 0 & 0 \\ 1 & \cdot & 0 \\ 1 & 1 & \cdot \end{bmatrix}, D = \begin{bmatrix} 10 & 0 & 0 \\ 0 & 10 & 0 \\ 0 & 0 & 10 \end{bmatrix}, U = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

با روش ژاکوبی جواب تقریبی به دست آمده پس از ۳ تکرار برابر خواهد بود با روش گاوس-

سایدل جواب تقریبی به دست آمده بعد از ۳ تکرار برابر خواهد بود با $X_G^{(3)} = \begin{bmatrix} 0 / 9996 \\ 1 / 0000 \\ 1 / 0000 \end{bmatrix}$. پس می‌توان نشان داد که:

$$\|X - X_J^{(3)}\|_{\infty} = . / 008 > \|X - X_G^{(3)}\|_{\infty} = . / 0004$$

مثال ۲۹-۳) نمودار همگرایی دستگاه معادلات خطی در روش‌های ژاکوبی و گاوس-سایدل پس از ۱۰ تکرار با حدس اولیه $(\cdot) X^{(0)} = \begin{pmatrix} 6 \\ 5 \\ 0 \end{pmatrix}$ در ادامه آورده شده است.



تذکر ۳۰-۳) در صورت همگرایی هر دو روش، روش گاوس-سایدل سرعت همگرایی بیشتری به نسبت روش ژاکوبی خواهد داشت.

قضیه ۳۱-۳) فرض کنید A ماتریسی اکیداً قطر غالب باشد. در این صورت روش تکراری گاوس-سایدل برای حل دستگاه $AX = b$ به ازای هر انتخاب اولیه $X^{(0)}$ به جواب دقیق دستگاه همگراست.

برهان) باید اثبات کرد که $\rho(M_G) < 1$. ابتدا اثبات برای ماتریس اکیداً قطر غالب سطحی اثبات خواهد شد و سپس با روشی مشابه می‌توان حکم را برای ماتریس اکیداً قطر غالب ستونی، ثابت کرد. فرض کنید λ یک مقدار ویژه‌ی دلخواه ماتریس تکراری گاوس-سایدل یعنی M_G باشد و $(v_1, v_2, \dots, v_n) = V$ بردار ویژه ناصرف نظری λ باشد، به طوری که $1 = \|V\|_\infty$. بنابراین می‌توان نوشت که:

$$M_G V = \lambda V \Rightarrow -(D + L)^{-1} U V = \lambda V \Rightarrow -U V = (D + L)\lambda V \Rightarrow$$

$$-\sum_{j=i+1}^n a_{ij} v_j = \lambda \sum_{j=1}^i a_{ij} v_j, \quad \forall i = 1, 2, \dots, n$$

حال فرض کنید که $1 = \|V\|_\infty = |V_k| = |V_k|$ نوشه شد، در ادامه:

$$\begin{aligned} \lambda a_{kk} v_k &= -\lambda \sum_{j=1}^{k-1} a_{kj} v_j - \sum_{j=k+1}^n a_{kj} v_j \Rightarrow |\lambda| |a_{kk} v_k| \leq |\lambda| \sum_{j=1}^{k-1} |a_{kj}| + \sum_{j=k+1}^n |a_{kj}| \\ &\xrightarrow{|a_{kk} v_k| = |a_{kk}| \overbrace{|v_k|}^{=} = |a_{kk}|} |\lambda| \leq \frac{\sum_{j=k+1}^n |a_{kj}|}{|a_{kk}| - \sum_{j=1}^{k-1} |a_{kj}|} < 1 \end{aligned}$$

زیرا بنابر فرض ماتریس A اکیداً قطر غالب سطحی می‌باشد و این بدین معنی است که:

$$|a_{kk}| > \sum_{j=1}^{k-1} |a_{kj}| + \sum_{j=k+1}^n |a_{kj}|$$

چون λ دلخواه بود، بنابراین $1 = \rho(M_G)$. این بدین معنی است که روش تکراری گاوس-سایدل به ازای هر تکرار اولیه $X^{(0)}$ به جواب دستگاه $AX = b$ همگراست.

به طور مشابه می‌توان قضیه را برای ماتریس اکیداً قطر غالب ستونی اثبات کرد. ■

лем ۳۲-۳) فرض کنید A متقارن و معین مثبت اکید باشد و P ماتریسی نامنفرد که $B = P + P^T - A$ معین مثبت اکید باشد؛ در این صورت ماتریس $M = I - P^{-1}A$ همگراست.

قضیه ۳-۳) فرض کنید A ماتریسی متقارن و معین مثبت اکید باشد، در این صورت روش تکراری گاوس-سایدل برای حل دستگاه $AX = b$ به ازای هر انتخاب اولیه (\cdot) به جواب این دستگاه همگراست.

برهان) چون A متقارن است پس $L^T = U$. از طرفی چون A معین مثبت اکید است بنابراین درایه‌های روی قطر اصلی آن مثبت می‌باشد و در نتیجه $L + D$ معکوس پذیر است. حال چنانچه در لم (۳۲-۳) ماتریس P را برابر با $L + D$ قرار داد، $D = P + P^T - A$. زیرا:

$$P + P^T - A = (L + D) + (L + D)^T - A = L + D + L^T + D^T - A = D$$

چون درایه‌های روی قطر اصلی D مثبت بوده‌اند پس D معین مثبت اکید است. بنابر لم (۳۲-۳) همان ماتریس تکراری گاوس-سایدل است. یعنی:

$$\begin{aligned} M &= I - P^{-1}A = I - (L + D)^{-1}A = I - (L + D)^{-1}[L + D + U] \Rightarrow \\ M &= I - [I + (L + D)^{-1}U] = -(L + D)^{-1}U = M_G \quad \blacksquare \end{aligned}$$

۴-۴-۳ روش فوق (تحت) تخفیف متوالی^۱

در روش گاوس-سایدل، روش تکراری بر مبنای تفکیک ماتریس $A = L + D + U$ به صورت A به صورت $(L + D)X^{(K+1)} = -UX^{(K)} + b$ بازنویسی می‌شود. حال چنانچه روش گاوس-سایدل همگرا باشد، برای سرعت بخشی به این روش، ماتریس A به صورت زیر تفکیک خواهد شد:

$$A = L + \lambda D + (1 - \lambda)D + U, \quad \lambda \in \mathbb{R}, \lambda \neq 1. \quad (16-3)$$

حال بر این اساس، روش تکراری جدیدی که شامل پارامتر λ می‌باشد به شرح زیر تولید می‌شود:

$$(L + \lambda D)X^{(K+1)} = [(\lambda - 1)D - U]X^{(K)} + b \quad (17-3)$$

با فرض $\omega = \frac{1}{\lambda}$ رابطه فوق به رابطه زیر تبدیل خواهد شد:

$$(D + \omega L)X^{(K+1)} = [(1 - \omega)D - \omega U]X^{(K)} + \omega b \quad (18-3)$$

دقت کنید که در رابطه (۱۸-۳)، L ماتریسی شامل درایه‌های زیر قطر اصلی، U ماتریس شامل درایه‌های بالای قطر اصلی و D شامل قطر اصلی ماتریس A است. شایان ذکر است که رابطه (۱۸-۳) برای $\omega = 1$ به روش تکراری گاوس-سایدل تبدیل خواهد شد. درایه‌های بردار جواب به روش فوق تخفیف متوالی نیز به شرح زیر خواهد بود:

$$x_i^{(K+1)} = (1 - \omega)x_i^{(K)} + \frac{\omega}{a_{ii}}[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(K+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j^{(K)}] \quad (19-3)$$

^۱ Successive Over (Under) Relaxation

در واقع رابطه اخیر از بازنویسی فرمول (۱۸-۳) به صورت زیر استخراج می‌شود:

$$DX^{(K+1)} = (1 - \omega)DX^{(K)} + \omega(b - LX^{(K+1)} - UX^{(K)}) \quad (20-3)$$

با ضرب طرفین رابطه (۲۰-۳) در D^{-1} به رابطه زیر خواهد رسید:

$$X^{(K+1)} = (1 - \omega)X^{(K)} + \omega D^{-1}(b - LX^{(K+1)} - UX^{(K)}) \quad (21-3)$$

ماتریس تکرار روش مذکور نیز با استفاده از رابطه (۱۸-۳) به دست خواهد آمد. بدین صورت که از همان رابطه ذکر شده به رابطه زیر می‌توان رسید:

$$X^{(K+1)} = (D + \omega L)^{-1}[(1 - \omega)D - \omega U]X^{(K)} + \omega(D + \omega L)^{-1}b \quad (22-3)$$

یعنی ماتریس تکرار روش فوق تخفیف و تحت تخفیف متوالی عبارتست از:

$$M_{SOR} = (D + \omega L)^{-1}[(1 - \omega)D - \omega U] \quad (23-3)$$

تذکر (۳۴-۳) اگر $1 < \omega < 0$ روش (۱۸-۳) را روش تحت تخفیف متوالی (SOR) و اگر $\omega < 1 < 2$ به آن روش فوق تخفیف متوالی (SOR) گویند.

قضیه (۳۵-۳) فرض کنید $M = (D + \omega L)^{-1}[(1 - \omega)D - \omega U]$ معرف ماتریس تکرار SOR و SUR باشد. چنانچه ماتریس ضرایب $A - M^T AM$ و همچنین $A - M^T AM$ ماتریسی معین مثبت اکید باشند، آنگاه $1 < \rho(M) < \rho$. یعنی روش‌های فوق تخفیف و تحت تخفیف متوالی به ازای هر انتخاب اولیه $X^{(0)}$ به جواب دستگاه $AX = b$ همگرا خواهند بود.

برهان) بنابر فرض $A - M^T AM$ معین مثبت اکید می‌باشد. فرض کنید λ مقدار ویژه دلخواه ماتریس M باشد و بردار ناصفر X بردار ویژه نظیر مقدار ویژه λ باشد؛ بنابراین:

$$MX = \lambda X \Rightarrow (MX)^T = \lambda X^T \Rightarrow (MX)^T A (MX) = (\lambda X^T) A (\lambda X) = \lambda^2 X^T AX$$

$$\Rightarrow X^T (A - M^T AM) X = \lambda^2 X^T AX \Rightarrow -\lambda^2 X^T AX = X^T (A - M^T AM) X - X^T AX$$

چون $0 > X^T AX$ و $0 > X^T (A - M^T AM) X$ بنابراین می‌توان نوشت:

$$(1 - \lambda^2) \underbrace{X^T AX}_{>} = \underbrace{X^T (A - M^T AM) X}_{>} \Rightarrow 1 - \lambda^2 > .$$

$$\Rightarrow \lambda^2 < 1 \Rightarrow |\lambda| < 1 \Rightarrow \rho(M) < 1 \blacksquare$$

قضیه (۳۶-۳) در روش‌های تکراری فوق تخفیف و تحت تخفیف متوالی، چنانچه $|1 - \omega| \geq 1$ یا به عبارت دیگر مقدار ω در خارج از بازه $(0, 2)$ باشد، آنگاه این روش‌ها به ازای هر شروع اولیه $X^{(0)}$ همگرا نخواهد بود.

برهان) رجوع شود به [۵].

قضیه ۳-۳۷) اگر A ماتریسی متقارن و معین مثبت باشد. چنانچه $(\omega, 0, 2) \in \omega$, آنگاه روش‌های فوق تخفیف و تحت تخفیف متوالی برای هر انتخاب اولیه $(\cdot) X$ همگرا خواهد بود.

[۵] برهان) رجوع شود به.

مثال ۳-۳۸) دستگاه معادلات خطی با روش تحت تخفیف متوالی و $\frac{1}{4} = \omega$ تا ۳ تکرار تقریبی به صورت زیر خواهد داد.

$$\text{حدس اولیه را به صورت } X^{(\cdot)} = \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} \text{ در نظر بگیرید. حال باید فرم کلی معادلات را تشکیل داد:}$$

$$\begin{cases} x_1^{(K)} = \frac{3}{4}x_1^{(K)} + \frac{1}{4}(1 - 2x_2^{(K-1)} + 2x_3^{(K-1)}) \\ x_2^{(K)} = \frac{3}{4}x_2^{(K)} + \frac{1}{4}(3 - x_1^{(K)} - x_3^{(K-1)}) \\ x_3^{(K)} = \frac{3}{4}x_3^{(K)} + \frac{1}{4}(5 - 2x_1^{(K)} - 2x_2^{(K)}) \end{cases} \Rightarrow X^{(1)} = \begin{bmatrix} \frac{1}{4} \\ \frac{11}{16} \\ \frac{25}{32} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot/25 \\ \cdot/6875 \\ \cdot/78125 \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow X^{(2)} = \begin{bmatrix} \frac{37}{128} \\ \frac{511}{512} \\ \frac{1221}{1024} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot/28906 \\ \cdot/99804 \\ \cdot/19238 \end{bmatrix} \Rightarrow X^{(3)} = \begin{bmatrix} \frac{4033}{4096} \\ \frac{16373}{16384} \\ \frac{32711}{32768} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot/98461 \\ \cdot/99932 \\ \cdot/99826 \end{bmatrix}$$

مثال ۳-۳۹) دستگاه معادلات خطی با روش فوق تخفیف متوالی و $\frac{5}{4} = \omega$ تا ۷ تکرار تقریبی به صورت زیر خواهد داد (جواب دقیق دستگاه $X = [3, 4, -5]^T$ می‌باشد).

$$\text{حدس اولیه را به صورت } X^{(\cdot)} = \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} \text{ در نظر بگیرید. حال باید فرم کلی معادلات را تشکیل داد:}$$

$$\begin{cases} x_1^{(K)} = -\cdot/25x_1^{(K-1)} - \cdot/9375x_2^{(K-1)} + 7/5 \\ x_2^{(K)} = -\cdot/9375x_1^{(K)} - \cdot/25x_2^{(K-1)} + \cdot/3125x_3^{(K-1)} + 9/375 \\ x_3^{(K)} = \cdot/3125x_2^{(K)} - \cdot/25x_3^{(K-1)} - 7/5 \end{cases}$$

$$X^{(1)} = \begin{bmatrix} \cdot/13125 \\ \cdot/5195312 \\ -\cdot/6501465 \end{bmatrix} \Rightarrow X^{(2)} = \begin{bmatrix} \cdot/6233145 \\ \cdot/9585266 \\ -\cdot/6042238 \end{bmatrix} \Rightarrow \dots \Rightarrow X^{(7)} = \begin{bmatrix} \cdot/498 \\ \cdot/2586 \\ -\cdot/3486 \end{bmatrix}$$

میزان خطای این روش نیز برابر است با:

$$\|X - X^{(v)}\|_{\infty} = \left\| \begin{bmatrix} -0/...498 \\ -0/...2586 \\ -0/...3486 \end{bmatrix} \right\|_{\infty} = .0/...3486$$

۳-۵ کاربرد دستگاه معادلات خطی در علوم داده

همان طور که قبلاً نیز ذکر شد، دستگاه معادلات خطی در اکثر زمینه‌های علمی و تجاری حضور دارند. در علوم داده نیز برای حل مسئله کمترین مربعات^۱ و تجزیه مقدار تکین^۲ که در فصل ۴ به طور کامل بررسی شده و همچنین تعیین چندجمله‌ای مشخصه ماتریس، تحلیل مولفه‌های اساسی^۳... که به طور کامل در فصل ۵ بررسی شده‌اند، باید از تکنیک‌های حل دستگاه معادلات خطی بهره برد. پس قطعاً می‌توان گفت که یکی از بخش‌های مهم در علوم داده، دستگاه معادلات خطی و روش‌های حل اینگونه دستگاه‌ها می‌باشد. جواب نهایی دستگاه‌ها می‌تواند دقیق یا به طور تقریبی تعیین شود.

رگرسیون خطی نمونه‌ای خاص از دستگاه معادلات خطی است. در دستگاه معادلات خطی به جای کار با اعداد، باید با ماتریس‌ها و بردارها کار کرد. جبر خطی و مخصوصاً مبحث حل دستگاه معادلات خطی، کلید درک محاسبات و مباحث آماری است که در یادگیری ماشین به آن نیاز دارد. درک تکنیک‌های یادگیری ماشین در سطح بردارها و ماتریس‌ها، بسیار به شهود فرد کمک خواهد کرد.

^۱ Least Square

^۲ Principal Component Analysis (PCA)

^۳ Singular Value Decomposition (SVD)

فصل چهارم

مسئله کمترین مربعات

فصل چهارم : مسئله کمترین مربعات

مطلوب این فصل از [۲] و [۳] آورده شده است. در فصل گذشته همواره ماتریس ضرایب در دستگاه $AX = b$ به صورت مربعی و وارون‌پذیر در نظر گرفته می‌شد. حال اگر ماتریس A , ماتریسی منفرد و یا غیر مربعی باشد، منظور از $AX = b$ در واقع یافتن مانده دستگاه $r = b - AX$ است که تا حد امکان کوچک باشد.

در ماتریس ضرایب غیر مربعی جدید یعنی $A_{m \times n}$ باشد آنگاه تعداد معادلات از تعداد مجهولات بیشتر خواهد بود و دستگاه را فرا معین^۱ می‌نامند. همچنین اگر $m < n$ باشد، آنگاه تعداد مجهولات از تعداد معادلات بیشتر خواهد بود و دستگاه را زیر معین^۲ می‌نامند.

تذکر ۱-۴) چنانچه A ماتریسی غیر مربعی باشد، آنگاه منظور از یافتن جواب دستگاه $AX = b$ ، یافتن برداری است مانند X که نرم $b - AX$ حداقل شود. به عبارت دیگر مسئله یافتن جواب دستگاه $AX = b$ معادل با مسئله $\min_X f(X), f(X) = \|b - AX\|^2$ مینیمم‌سازی مقابله خواهد بود:

اگر در مسئله مینیمم‌سازی از نرم ۲ (نرم اقلیدسی) استفاده شود، جواب مسئله $\min_X \|b - AX\|^2$ ، به جواب کمترین مربعات دستگاه $AX = b$ موسوم است. چنانچه از نرم ماتریس قطری D با درایه‌های مشبت که به صورت $\|Y\|_D^2 = Y^T D Y$ تعریف می‌شود، استفاده گردد، جواب مسئله $\min_X \|b - AX\|_D^2$ را جواب کمترین مربعات وزن دار دستگاه $AX = b$ می‌خوانند. تنها زمانی از این نرم استفاده خواهد شد که اهمیت یک یا چند معادله از سایر معادلات دستگاه بیشتر باشد. به عبارت دیگر چنانچه در حل دستگاه $AX = b$ معادلات از اهمیت غیر یکسانی برخوردار باشند، آنگاه از این نرم استفاده خواهد شد. چنانچه در مسئله مینیمم‌سازی مذکور از نرم ماتریس معین مثبت اکید S که به صورت $\|Y\|_S^2 = Y^T S Y$ تعریف می‌شود، استفاده گردد، جواب مسئله مینیمم‌سازی را جواب کمترین مربعات وزن دار تعمیم یافته می‌خوانند.

تعریف ۲-۴) فرض کنید ماتریس A یک ماتریس $m \times n$ باشد. اگر $n < m$ باشد، ماتریس A را رتبه کامل گویند هرگاه m سطر ماتریس A مستقل خطی باشند ($rank(A) = m$). اگر $m > n$ باشد، ماتریس A را رتبه کامل گویند هرگاه n ستون ماتریس A مستقل خطی باشند ($rank(A) = n$). اگر $m = n$ باشد، ماتریس A را رتبه کامل گویند هرگاه یا سطرهای آن و یا ستون‌های آن مستقل خطی باشند (اگر سطرهای مستقل خطی باشند، ستون‌ها نیز مستقل خطی هستند).

تذکر ۳-۴) چنانچه A از رتبه کامل باشد، آنگاه دستگاه $AX = b$ و ماتریس افزوده مربوط به آن را به دستگاه زیر تحویل کرد:

$$[A|b] \rightarrow \left[\begin{array}{c|c} R_{n \times n} & C \\ \hline O_{(m-n) \times n} & d \end{array} \right], \quad C \in \mathbb{R}^{n \times 1}, d \in \mathbb{R}^{(m-n) \times 1}$$

^۱ Over Determined

^۲ Under Determined

حال اگر $d = \bar{O}_{(m-n) \times 1}$ آنگاه دستگاه $AX = b$ فاقد جواب است. اگر $X = R^{-1}C$ خواهد بود.

در ادامه به ارائه روش حل مسئله مینیمم‌سازی $\min_X \|AX - b\|_2^2$ که در آن η معروف نرم ۲، D و یا S می‌باشد. برای حل مسئله مینیمم‌سازی $\min_X f(X)$ ، $f(X) = \|b - AX\|_{2,D,S}^2$ به قضیه آزمون مشتق دوم برای تابع درجه دوم^۱ نیاز است.

قضیه ۴-۴) تابع $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ با ضابطه $f(X) = X^T MX + b^T X + c$ که در آن $M \in \mathbb{R}^{n \times n}$ و $b \in \mathbb{R}^{n \times 1}$ می‌باشد و همچنانی $c \in \mathbb{R}$ است؛ دارای مینیمم است هرگاه M معین مثبت اکید باشد و یا دارای ماکریمم می‌باشد هرگاه M معین منفی اکید باشد (برهان: رجوع شود به [۳]).

قضیه ۴-۵) اگر $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ و $m > n$ و $r(A) = n$ و S یک ماتریس معین مثبت اکید باشد، آنگاه ماتریس‌های $A^T A$ و $A^T S A$ معین مثبت اکید هستند و ماتریس $A A^T$ نیمه معین مثبت خواهد بود.

برهان) چون $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ و $m > n$ و $r(A) = n$ است؛ در نتیجه اگر $Y \in \mathbb{R}^{n \times 1}$ باشد $AY \neq 0$ و $AY \neq 0$ در نتیجه $0 < \|AY\|_S^2 = \|AY\|_2^2$. این بدین معنی است که:

$$\cdot < \|AY\|_S^2 = Y^T (A^T A) Y \Rightarrow A^T A$$

به همین ترتیب $\|AY\|_S^2 > 0$ و این بدین معنی است که:

$$\cdot < \|AY\|_S^2 = (AY)^T S (AY) = Y^T (A^T S A) Y \Rightarrow A^T S A \blacksquare$$

تذکر ۴-۶) فرض کنید $g(X) = V^T X$ باشد که در آن $V \in \mathbb{R}^{n \times 1}$ باشد که در آن $g: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ با ضابطه $g(X) = V^T X$ در این صورت می‌توان نوشت $\nabla_X g(X) = V$ که در آن:

$$\nabla_X g(X) = \begin{bmatrix} \frac{\partial g}{\partial x_1} \\ \frac{\partial g}{\partial x_2} \\ \vdots \\ \frac{\partial g}{\partial x_n} \end{bmatrix}, X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, V = \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \\ \vdots \\ v_n \end{bmatrix}$$

تذکر ۴-۷) فرض کنید $g(X) = X^T A X$ باشد که در آن $g: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ با ضابطه $g(X) = X^T A X$ در این صورت $\nabla_X g(X) = (A + A^T)X$

^۱ Quadratic Form

با ارائه این مقدمات می‌توان جواب‌های مسئله کمترین مربعات، کمترین مربعات وزن‌دار و کمترین مربعات تعمیم‌یافته را به دست آورد.

قضیه ۸-۴) فرض کنید A یک ماتریس $m \times n$ باشد. چنانچه $rank(A) = n$ در این صورت جواب $A^TAX = A^Tb$ معادل است با جواب دستگاه $f(X) = \|b - AX\|_2^2$ و $\min_X f(X)$

برهان) ابتدا باید ضابطه تابع $f(X)$ را به دست آورد. یعنی:

$$\begin{aligned} f(X) &= \|b - AX\|_2^2 = (b - AX)^T(b - AX) \Rightarrow \\ f(X) &= (b^T - X^T A^T)(b - AX) = X^T A^T AX - b^T AX - X^T A^T b + b^T b \end{aligned}$$

$$f(X) = (b^T - X^T A^T)(b - AX) = X^T A^T AX - b^T AX - X^T A^T b + b^T b \quad (1-4)$$

برای محاسبه مینیمم تابع n متغیره $f(X)$ کافیست از این تابع گرادیان گرفته و به صورت زیر مساوی صفر قرار داد:

$$\nabla_X f(X) = (A^T A + A^T A)X - (b^T A)^T - A^T b = \cdot \Rightarrow A^T AX = A^T b$$

از طرفی چون A یک ماتریس $m \times n$ بوده که در آن $m > n$ و $rank(A) = n$ معین مثبت است. بنابراین $A^T A$ مثبت است. در نتیجه فرم درجه دوم (۱-۴) در جواب دستگاه $A^T AX = A^T b$ مینیمم دارد. ضمناً چون دستگاه مذکور یکتاست، این مینیمم (جواب مسئله مینیمم‌سازی کمترین مربعات) نیز یکتا است. ■

قضیه ۹-۴) فرض کنید A ماتریسی $m \times n$ باشد. چنانچه $rank(A) = n$ و S ماتریسی معین مثبت اکید و متقارن باشد، در این صورت جواب مسئله مینیمم‌سازی کمترین مربعات وزن‌دار $f(X) = \|b - AX\|_2^2$ که در آن $\min_X f(X) = \|b - ASX\|_2^2$ معادل است با جواب دستگاه

$$ASAX = A^T Sb$$

برهان) ابتدا ضابطه تابع $f(X)$ را باید به دست آورد. یعنی:

$$f(X) = X^T A^T SAX - b^T SAX - X^T A^T Sb + b^T Sb \Rightarrow$$

$$f(X) = (b - AX)^T S(b - AX) \quad (2-4)$$

برای یافتن مینیمم تابع $f(X)$ ، باید از آن گرادیان گرفت. یعنی:

$$\nabla_X f(X) = 2A^T SAX - A^T S^T b - A^T Sb = 2A^T SAX - 2A^T Sb = \cdot \Rightarrow$$

$$\nabla_X f(X) = \cdot \Rightarrow A^T SAX = A^T Sb$$

حال چون A ماتریسی $m \times n$ می‌باشد که در آن $rank(A) = n$ و $m > n$ در نتیجه $A^T SA$ معین مثبت است و فرم درجه دوم (۲-۴) در جواب دستگاه $ASAX = A^T Sb$ مینیمم خواهد بود. از طرفی چون دستگاه مذکور جواب یکتا دارد، پس مینیمم به دست آمده نیز یکتاست. این بدین معنی است که جواب مسئله مینیمم‌سازی مذکور یکتا است. ■

مثال ۴-۱۰) تقریب کمترین مربعات دستگاه $AX = b$ که در آن $b = \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ 4 \end{bmatrix}$ و $A = \begin{bmatrix} \cdot & \cdot & 1 \\ 2 & -1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$ باشد، به صورت زیر به دست خواهد آمد.

طبق مطالب یاد شده جواب کمترین مربعات دستگاه مذکور معادل است با یافتن جواب دستگاه $A^T AX = A^T b$ بنابراین:

$$A^T A = \begin{bmatrix} \cdot & 2 & 2 \\ 1 & -1 & 1 \\ \cdot & \cdot & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cdot & \cdot & 1 \\ 2 & -1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 3 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 4 \end{bmatrix}, A^T A = \begin{bmatrix} \cdot & 2 & 2 \\ 1 & -1 & 1 \\ \cdot & \cdot & 2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8 \\ \cdot \\ 4 \end{bmatrix}$$

در نتیجه جواب کمترین مربعات دستگاه اخیر معادل جواب دستگاه $\begin{bmatrix} 8 \\ \cdot \\ 4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix}$ خواهد بود. پس حال می‌توان مقادیر $x_1 = 1$ و $x_2 = \frac{4}{3}$ را به دست آورد. به ازای این مقادیر $\|r\|_2 = \|b - AX\|_2$ به صورت زیر محاسبه خواهد شد:

$$\|r\|_2 = \|b - AX\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ 4 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} \cdot & 1 \\ 2 & -1 \\ \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 4 \\ \frac{4}{3} \end{bmatrix} \right\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} -\frac{4}{3} \\ -\frac{2}{3} \\ \frac{2}{3} \end{bmatrix} \right\|_2 = \frac{\sqrt{24}}{3} = \frac{2\sqrt{6}}{3}$$

مثال ۴-۱۱) با مفروضات مثال قبل، چنانچه ارزش (اهمیت) معادله اول دستگاه ۳ برابر معادله سوم و ارزش معادله دوم دستگاه، ۲ برابر معادله سوم باشد؛ در این صورت جواب کمترین مربعات وزن دار متناظر با دستگاه مثال قبل به صورت زیر به دست خواهد آمد.

طبق مطالب گفته شده $D = diag(3, 2, 1)$ و در نتیجه، جواب کمترین مربعات وزن دار دستگاه مذکور معادل با یافتن جواب دستگاه $A^T DAX = A^T DB$ خواهد بود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} \cdot & 2 & 2 \\ 1 & -1 & 1 \\ \cdot & \cdot & \cdot \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 2 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cdot & 1 \\ 2 & -1 \\ \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot & 2 & 2 \\ 1 & -1 & 1 \\ \cdot & \cdot & \cdot \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 2 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{bmatrix} \cdot & 4 & 2 \\ 3 & -2 & 1 \\ \cdot & \cdot & \cdot \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cdot & 1 \\ 2 & -1 \\ \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot & 4 & 2 \\ 3 & -2 & 1 \\ \cdot & \cdot & \cdot \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{bmatrix} 12 & -2 \\ -2 & 6 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 8 \\ 4 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{cases} x_1 = \frac{14}{17} \\ x_2 = \frac{16}{17} \end{cases}$$

به ازای این مقادیر $\|r\|_2 = \|b - AX\|_2$ برابر خواهد شد با $\frac{4\sqrt{61}}{17}$.

قضیه ۱۲-۴) فرض کنید $b \in \mathbb{R}^{m \times 1}$ و $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ در این صورت احکام زیر معادل هستند:

۱) دستگاه $AX = b$ جواب کمترین مربعات یکتا دارد.

۲) ستون‌های ماتریس A مستقل خطی هستند. ۳) ماتریس $A^T A$ وارون‌پذیر است.

برهان) رجوع شود به [۳].

تعریف ۱۳-۴) فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$. در این صورت ماتریس یکتا $A^+ \in \mathbb{R}^{n \times m}$ که در روابط چهارگانه زیر صدق می‌کند را شبه‌وارون^۱ ماتریس A می‌خوانند:

$$AA^+A = A \quad \text{(ب)} \quad A^+AA^+ = A^+ \quad \text{(الف)}$$

$$(A^+A)^+ = A^+A \quad \text{(د)} \quad (AA^+)^+ = AA^+ \quad \text{(ج)}$$

قضیه ۱۴-۴) با استفاده از تعریف شبه‌وارون یک ماتریس، احکام زیر برقرارند:

۱) چنانچه A ماتریسی مربعی و معکوس‌پذیر باشد؛ در این صورت $A^+ = A^{-1}$

۲) اگر $m > n$ و $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$. در این صورت روابط موجود در تعریف اخیر برای

۳) $(A^T A)^{-1} A^T$ برقرار است. بنابرایان به عنوان نمایشی صریح برای شبه‌وارون ماتریس غیر مربعی A می‌توان

نوشت $A^+ = (A^T A)^{-1} A^T$.

۴) اگر $m < n$ و $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ آنگاه شبه‌وارون A عبارت است از $A^+ = A^T (AA^T)^{-1}$

۵) از یکتا بودن A^+ موجود در تعریف شبه‌وارون می‌توان فهمید که $(A^+)^+ = A$

برهان) رجوع شود به [۳].

تذکر ۱۵-۴) با استفاده از تعریف شبه‌وارون می‌توان نوشت که جواب مسئله کمترین مربعات^۲ عبارت است از:

$$\begin{cases} X = A^+b \\ A^+ = (A^T A)^{-1} A^T \end{cases}$$

مثال ۱۶-۴) اگر دستگاه $AX = b$ که در آن $B = \begin{bmatrix} 6 \\ \cdot \end{bmatrix}$ و $A = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & 1 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -2 \end{bmatrix}$ می‌باشد، حل شود (یعنی جواب

کمترین مربعات دستگاه محاسبه شود) متوجه خواهید شد که این دستگاه بی‌شمار جواب دارد. علت این امر، منفرد بودن ماتریس $A^T A$ است. این اتفاق می‌تواند منجر به این مطلب شود که جواب مسئله کمترین مربعات یکتا نباشد.

تذکر ۱۷-۴) در صورت وارون‌پذیر نبودن ماتریس $A^T A$ در دستگاه $AX = b$ ، آنگاه مسئله جواب کمترین مربعات یکتا نخواهد داشت.

^۱ Pseudoinverse

حال برای نشان دادن تعبیر هندسی جواب کمترین مربعات دستگاه $AX = b$ می‌توان به صورت زیر عمل کرد: فرض کنید A ماتریسی $m \times n$ باشد که در آن $m > n$ و $rank(A) = n$ ؛ در این صورت برای $m = 3$ و $n = 2$ به صورت زیر بازنویسی می‌شوند:

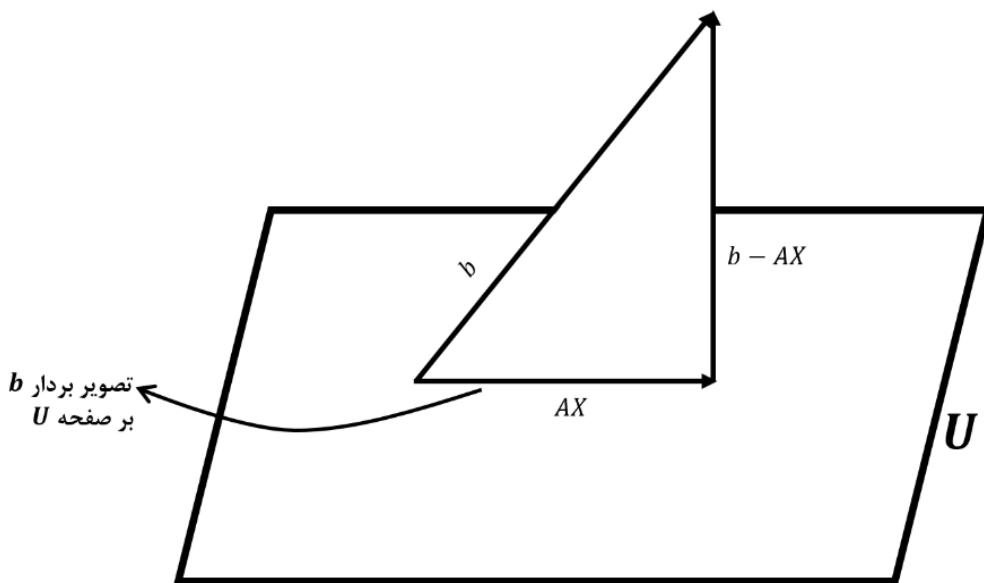
$$b \in \mathbb{R}^{3 \times 1}, X \in \mathbb{R}^{2 \times 1}, A \in \mathbb{R}^{3 \times 2}, \begin{cases} A = [a_1 \ a_2], a_i \in \mathbb{R}^{3 \times 1} \\ X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} \end{cases}$$

از طرفی چون ستون‌های ماتریس A مستقل خطی هستند، پس اگر فضای تولید شده توسط ستون‌های ماتریس A با U نمایش داده شود، در این صورت:

$$U = \text{span}\{a_1, a_2\} = c_1 a_1 + c_2 a_2$$

از طرفی $AX \in U$ ؛ زیرا:

$$AX = [a_1 \ a_2] \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = a_1 x_1 + a_2 x_2$$



شکل (۱-۴) تعبیر هندسی $b - AX$

طبق شکل (۱-۴)، $b - AX$ بر فضای U عمود است، بنابراین بر تک تک مولفه‌های سازنده فضا نیز عمود است. یعنی $b - AX$ بر a_1 و a_2 عمود می‌باشد. یعنی:

$$\begin{cases} a_1 \perp (b - AX) \\ a_2 \perp (b - AX) \end{cases}$$

طبق تعریف ضرب داخلی، ضرب داخلی آن‌ها صفر خواهد بود. این بدین معنی است که:

$$\left. \begin{array}{l} (a_1, b - AX) = \cdot \xrightarrow{\text{تعریف ضرب داخلی}} a_1^T(b - AX) = \cdot \\ (a_2, b - AX) = \cdot \xrightarrow{\text{تعریف ضرب داخلی}} a_2^T(b - AX) = \cdot \end{array} \right\} A^T(b - AX) = \cdot \Rightarrow A^TAX = A^Tb$$

این بدین معنی است که جواب مسئله کمترین مربعات حل دستگاه $AX = b$ ، معادل حل دستگاه گفته شده خواهد بود. جهت حل دستگاه $A^TAX = A^Tb$ می‌توان از دو روش حذفی گاوس و تجزیه چولسکی LL^T استفاده کرد. برای روش حذفی گاوس، باید ابتدا A^TA و A^Tb را به دست آورد و سپس دستگاه جدید را با کمک روش حذفی گاوس حل نمود. برای روش تجزیه چولسکی LL^T نیز باید به صورت زیر جواب را استخراج کرد:

$$A^TA = LL^T \Rightarrow LL^TX = A^Tb \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} LY = A^Tb \rightarrow \text{جایگذاری پیش رو} \\ L^TX = Y \leftarrow \text{جایگذاری پس رو} \\ \text{به دست می‌آید } X \end{array} \right.$$

تذکر-۴) معمولاً از روش تجزیه چولسکی LL^T برای حل دستگاه $A^TAX = A^Tb$ استفاده نمی‌شود.

در ادامه روش‌های حل دستگاه $A^TAX = A^Tb$ معرفی شده است:

$$\left. \begin{array}{l} \text{روش گرام - اشمیت} \\ \text{تجزیه متعامد } QR \\ \text{روش دوران گیونز} \\ \text{روش بازتاب هاووس هلدر} \\ \text{تجزیه مقدار تکین (SVD)} \end{array} \right\} \text{حل دستگاه } A^TAX = A^Tb$$

۱- تجزیه متعامد^۱

تعریف-۴) به تجزیه یک ماتریس نامنفرد و حقیقی A به صورت حاصل ضرب یک ماتریس متعامد در یک ماتریس مثلثی که درایه‌های روی قطر اصلی آن مثبت است، تجزیه متعامد گویند.

تذکر-۴) چنانچه ماتریس مثلثی از نوع بالا مثلثی باشد، به آن تجزیه QR و اگر ماتریس مثلثی از نوع پایین مثلثی باشد، به آن تجزیه LQ می‌گویند.

^۱ Orthogonal Factorisation

قضیه ۴-۲۱) فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ دارای تجزیه متعامد $A = QR$ که در آن $Q \in \mathbb{R}^{m \times n}$ یک ماتریس متعامد و همچنین $R \in \mathbb{R}^{n \times n}$ که در آن R یک ماتریس بالامثلی با درایه‌های روی قطر اصلی مثبت می‌باشند (برهان: رجوع شود به [۳]).

حال اگر فرض کنید که $A = QR$ که در آن $Q \in \mathbb{R}^{m \times n}$ یک ماتریس متعامد و همچنین $R \in \mathbb{R}^{n \times n}$ یک ماتریس بالامثلی با درایه‌های روی قطر اصلی مثبت باشند، آنگاه نحوه حل دستگاه $A^T AX = A^T b$ به روش تجزیه QR به صورت زیر خواهد بود:

$$A^T AX = A^T b \xrightarrow{A=QR} (QR)^T (QR)X = (QR)^T b \Rightarrow R^T \underbrace{Q^T Q}_{=I} RX = R^T Q^T b \Rightarrow$$

$$R^T RX = R^T Q^T b \xrightarrow{\text{وارون پذیر است}} RX = Q^T b \quad (۴-۴)$$

پس جواب دستگاه $A^T AX = A^T b$ به روش تجزیه QR معادل با حل دستگاه $RX = Q^T b$ می‌باشد.

۱-۱-۴ روش گرام-اشمیت^۱

الگوریتم متعامد سازی روش گرام-اشمیت بدین صورت است که فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ و $m > n$. $Q = [q_1 \cdots q_n]$ که a_i ها معرف ستون‌های ماتریس A هستند و $rank(A) = n$. چنانچه $A = [a_1 \cdots a_n]$ که q_i ها نیز معرف ستون‌های ماتریس Q هستند و همچنین $R = [r_{ij}]$. در این صورت:

گام اول) باید v_j را به صورت زیر قرار داد:

$$v_j = a_j - \sum_{k=1}^{j-1} (a_j, q_k) q_k \quad (۴-۴)$$

$$q_j = \frac{v_j}{\|v_j\|} \quad (۵-۴)$$

به ازای $1 \leq j \leq n$ را باید v_1, v_2, \dots, v_{j-1} را از رابطه (۴-۴)، q_1 را باید به دست آورد. سپس روابط (۴-۴) و (۴-۴) به ازای $j = 2, 3, \dots, n$ را باید تکرار شوند. بدین ترتیب ستون‌های ماتریس Q به دست می‌آید.

گام دوم) حال باید $R = [r_{ij}]$ را قرار داد که درایه‌های ماتریس R به صورت زیر تولید می‌شود:

$$r_{ij} = (a_j, q_i) = a_j^T \cdot q_i, \quad i = 1, 2, \dots, j, \quad j = 1, 2, \dots, n \quad (۶-۴)$$

شایان ذکر است که R یک ماتریس بالامثلی با درایه‌های مثبت روی قطر اصلی می‌باشد. یعنی $r_{ii} > 0$.

^۱ Gram-Schmidt Method

مثال ۴-۲۲) تجزیه QR ماتریس $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$ با روش گرام-اشمیت به صورت زیر خواهد بود.

گام اول) ابتدا ستون‌های ماتریس Q از روابط (۳-۴) و (۴-۴) را باید محاسبه کرد. اگر $j = 1$, پس:

$$v_1 = a_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \Rightarrow q_1 = \frac{v_1}{\|v_1\|_2} = \frac{1}{\sqrt{3}} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix}$$

برای $j = 2$ نیز می‌توان نوشت:

$$v_2 = a_2 - (a_2, q_1)q_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} - \left(\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix} \right) \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow v_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} - \frac{1}{\sqrt{3}} \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ -\frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix} \Rightarrow q_2 = \frac{v_2}{\|v_2\|_2} = \sqrt{\frac{2}{3}} \begin{bmatrix} 1 \\ -\frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{6}} \\ -\frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} \end{bmatrix}$$

برای $j = 3$ نیز می‌توان نوشت:

$$v_3 = a_3 - (a_3, q_1)q_1 - (a_3, q_2)q_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} - \frac{\sqrt{2}}{2} \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix} + \frac{1}{\sqrt{6}} \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{6}} \\ -\frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} \\ -\frac{1}{3} \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow q_3 = \frac{v_3}{\|v_3\|_2} = \sqrt{3} \begin{bmatrix} \frac{1}{3} \\ \frac{1}{3} \\ -\frac{1}{3} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{3}} \\ -\frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix}$$

گام دوم) حال باید ماتریس R را محاسبه کرد:

$$j = 1 \Rightarrow r_{11} = (a_1, q_1) = a_1^T q_1 = [\cdot \quad 1 \quad 1] \begin{bmatrix} \cdot \\ 1 \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \cdot \\ 1 \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix} = \sqrt{2}$$

$$j = 2 \Rightarrow r_{12} = (a_2, q_1) = a_2^T q_1 = -\frac{1}{\sqrt{6}}, r_{22} = (a_2, q_2) = a_2^T q_2 = \sqrt{\frac{3}{2}}$$

$$j = 3 \Rightarrow r_{13} = (a_3, q_1) = \frac{1}{\sqrt{3}}, r_{23} = (a_3, q_2) = -\frac{1}{\sqrt{6}}, r_{33} = (a_3, q_3) = \frac{1}{\sqrt{3}}$$

بنابراین ماتریس A به صورت زیر تجزیه خواهد شد:

$$A = \begin{bmatrix} \cdot & 1 & \cdot \\ 1 & \cdot & 1 \\ 1 & 1 & \cdot \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot & \frac{2}{\sqrt{6}} & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{6}} & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{6}} & -\frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} & -\frac{1}{\sqrt{6}} \\ \cdot & \cdot & \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix}$$

مثال ۴-۲۳) جواب کمترین مربعات دستگاه $AX = b$ که در آن b می‌باشد، با روش

گرام-اشمیت به صورت زیر به دست می‌آید.

ابتدا همانند مثال قبل باید تجزیه متعامد ماتریس A به صورت $A = QR$ را پیدا کرد. این تجزیه به صورت زیر خواهد بود:

$$A = \begin{bmatrix} \cdot & 1 \\ 1 & \cdot \\ 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot & \frac{2}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{6}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} \end{bmatrix}$$

پس از تجزیه ماتریس A به دو ماتریس متعامد Q و ماتریس بالامثلی با درایه‌های روی قطر اصلی مثبت R , حال باید طبق فرمول $RX = Q^T b$ را محاسبه کرد. یعنی:

$$\begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \sqrt{2} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot & \frac{2}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{6}} \end{bmatrix}^T \begin{bmatrix} \frac{3}{2} \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \sqrt{2} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} & -\frac{1}{\sqrt{6}} & \frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{6}} & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \frac{3}{2} \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & \sqrt{2} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \sqrt{2} \\ \sqrt{\frac{3}{2}} \\ \sqrt{\frac{3}{2}} \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{cases} x_1 = \frac{1}{2} \\ x_2 = 1 \\ x_3 = 1 \end{cases}$$

به ازای مقادیر x_1 و x_2 مقدار $\|r\|_2 = \|b - AX\|_2$ را نیز می‌توان به صورت زیر محاسبه نمود:

$$\|r\|_2 = \|b - AX\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} \frac{3}{2} \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} \cdot & 1 \\ 1 & \cdot \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \right\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} \frac{3}{2} \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \\ 1 \\ \frac{3}{2} \end{bmatrix} \right\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} \frac{1}{2} \\ 0 \\ -\frac{1}{2} \end{bmatrix} \right\|_2 = \sqrt{\frac{5}{4}}$$

۲-۱-۴ روش دوران گیونز^۱

قبل از ارائه روش گیونز نیاز به ارائه یک سری مقدمات می‌باشد.

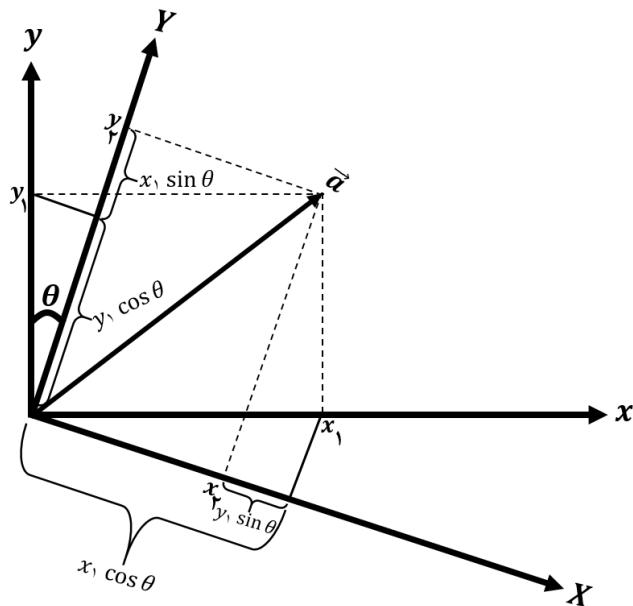
تعريف ۴-۳۴) فرض کنید بردار \vec{a} به مختصات $\begin{bmatrix} x_1 \\ y_1 \end{bmatrix}$ در صفحه XOY داده شده باشد. چنانچه دستگاه XOY به دستگاه XOY تبدیل شود، مختصات بردار \vec{a} در دستگاه جدید با $\begin{bmatrix} x_2 \\ y_2 \end{bmatrix}$ نمایش داده می‌شود. حال با فرض این که دستگاه جدید از دوران دستگاه قدیم به اندازه θ درجه (در جهت ساعت‌گرد) به دست آمده باشد، ماتریس R_θ را ماتریس دوران می‌خوانند، هرگاه

$$\begin{bmatrix} x_2 \\ y_2 \end{bmatrix} = R_\theta \begin{bmatrix} x_1 \\ y_1 \end{bmatrix}$$

طبق شکل (۴-۲) می‌توان گفت:

$$\begin{cases} x_2 = x_1 \cos \theta - y_1 \sin \theta \\ y_2 = x_1 \sin \theta + y_1 \cos \theta \end{cases}$$

^۱ Givens Rotation Method



شکل (۲-۴) ماتریس دوران

بنابراین:

$$\begin{bmatrix} x_2 \\ y_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ y_1 \end{bmatrix}$$

این بدین معنی است که ماتریس دوران R_θ عبارت است از:

$$R_\theta = \begin{bmatrix} \cos \theta & -\sin \theta \\ \sin \theta & \cos \theta \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} C & -S \\ S & C \end{bmatrix} \quad (7-4)$$

که در آن $S = \sin \theta$ و $C = \cos \theta$ می‌باشد. این نحوه نمایش صرفاً جهت سهولت در نوشتار می‌باشد.تذکر ۴) ماتریس دوران R_θ یک ماتریس متعامد است. یعنی $R_\theta \cdot R_\theta^T = I$

به علت خاصیت تعامد ماتریس دوران R_θ , می‌توان در تجزیه متعامد QR , از این ماتریس‌ها استفاده کرد. فرم کلی ماتریس دوران گیونز به صورت زیر است:

$$G(i, j, \theta) = \begin{bmatrix} 1 & \cdots & \cdot & \cdots & \cdot & \cdots & \cdot \\ \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots & & \vdots \\ \cdot & \cdots & C & \cdots & -S & \cdots & \cdot \\ \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots & & \vdots \\ \cdot & \cdots & S & \cdots & C & \cdots & \cdot \\ \vdots & & \vdots & & \vdots & \ddots & \vdots \\ \cdot & \cdots & \cdot & \cdots & \cdot & \cdots & 1 \end{bmatrix} \begin{array}{l} \mapsto i \\ \mapsto j \end{array}$$

به اختصار می‌توان درایه‌های ناچفر $G(i, j, \theta)$ را به صورت زیر نمایش داد:

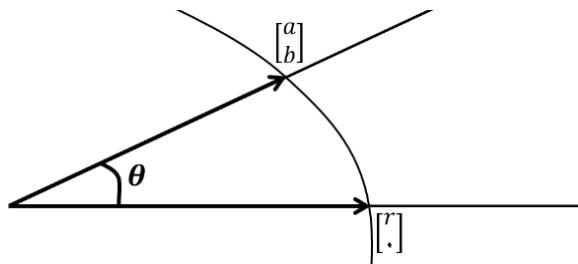
$$G(i, j, \theta) = (g_{ij}) \Rightarrow \begin{cases} g_{kk} = 1, & k \neq i, j \\ g_{kk} = C, & k = i, j \\ g_{ij} = -g_{ji} = -S \end{cases}$$

با ضرب ماتریس $G(i, j, \theta)$ از سمت چپ در ماتریس دلخواه A , فقط سطرهای i و j ام ماتریس A تغییر خواهد کرد. روش کار ماتریس دوران گیونز $G(i, j, \theta)$ به این صورت است که در هر بار استفاده از این ماتریس، تنها یک درایه از ماتریس A صفر می‌شود. حال اگر هدف تبدیل $\begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix}$ به $\begin{bmatrix} r \\ . \end{bmatrix}$ باشد، با کمک ماتریس R_θ می‌توان اعمال زیر را انجام داد:

$$R_\theta \begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} r \\ . \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} C & -S \\ S & C \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} r \\ . \end{bmatrix}$$

با حل دستگاه فوق می‌توان به آسانی فهمید که:

$$\begin{cases} C = \frac{a}{r} \\ S = -\frac{b}{r} \end{cases}, r = \sqrt{a^2 + b^2}$$



شکل (۳-۴) تبدیل $\begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix}$ به $\begin{bmatrix} r \\ . \end{bmatrix}$

مثال (۲۶-۴) بردار $\begin{bmatrix} 3 \\ 2 \end{bmatrix}$ با استفاده از ماتریس دوران به صورت زیر به $\begin{bmatrix} r \\ . \end{bmatrix}$ تبدیل خواهد شد.

$$r = \sqrt{3^2 + 2^2} = \sqrt{9 + 4} = \sqrt{13}$$

$$\begin{cases} C = \frac{3}{\sqrt{13}} \\ S = -\frac{2}{\sqrt{13}} \end{cases} \Rightarrow R_\theta = \begin{bmatrix} \frac{3}{\sqrt{13}} & \frac{2}{\sqrt{13}} \\ -\frac{2}{\sqrt{13}} & \frac{3}{\sqrt{13}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \\ 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \sqrt{13} \\ . \end{bmatrix}$$

این تبدیل گفته شده برای تجزیه ماتریس $A = QR$ به صورت کاربرد دارد. فرض کنید با ضرب ماتریس‌های گیونز G_1, G_2, G_3 و ... تا G_m در ماتریس A (از سمت چپ)، ماتریس بالامثلی R ایجاد شود. در این صورت می‌توان نوشت:

$$R = G_m G_{m-1} \cdots G_2 G_1 A \Rightarrow A = (G_m \cdots G_2 G_1)^{-1} R \Rightarrow \\ Q = (G_m \cdots G_2 G_1)^{-1} = G_1^{-1} G_2^{-1} \cdots G_m^{-1} \quad (8-4)$$

پس برای صفر کردن عنصر a_{ij} در ماتریس A بودار $\begin{bmatrix} a_{i-1,j} \\ a_{ij} \end{bmatrix}$ در نظر گرفته شده و سپس طبق توضیحات، به بودار $\begin{bmatrix} r \\ \cdot \end{bmatrix}$ تبدیل می‌شود. حال ماتریس دوران گیونز نظیر این تغییر که به صورت $(i-1, i, \theta)$ می‌باشد، تولید شده و از سمت چپ در ماتریس A ضرب خواهد شد تا درایه a_{ij} به صفر تبدیل شود. با ادامه همین روند یک ماتریس بالامثلی ایجاد خواهد شد.

مثال ۲۷-۴) تجزیه QR ماتریس به کمک روش گیونز به صورت زیر محاسبه می‌شود.

ابتدا باید عنصر $3 = a_{21}$ صفر شود. بنابراین بودار $\begin{bmatrix} r \\ \cdot \end{bmatrix}$ در نظر گرفته شده و به $\begin{bmatrix} 4 \\ 3 \\ \cdot \end{bmatrix}$ تبدیل می‌شود. یعنی:

$$\begin{cases} C = \frac{4}{5} \\ S = -\frac{3}{5} \end{cases}, r = \sqrt{3^2 + 4^2} = 5$$

بنابراین ماتریس گیونز نظیر این مرحله عبارت است از:

$$G(1, 2, \theta_1) = \begin{bmatrix} C & -S & \cdot \\ S & C & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{4}{5} & \frac{3}{5} & \cdot \\ -\frac{3}{5} & \frac{4}{5} & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} := G_1$$

بنابراین:

$$G_1 A = \begin{bmatrix} \frac{4}{5} & \frac{3}{5} & \cdot \\ -\frac{3}{5} & \frac{4}{5} & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 4 & 5 & \cdot \\ 3 & 1 & 4 \\ \cdot & 4 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 5 & \frac{23}{5} & \frac{12}{5} \\ \cdot & -\frac{11}{5} & \frac{16}{5} \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} := A_1$$

هدف صفر کردن عنصر $a_{32}^{(1)}$ روند بالا باید تکرار شود و به بردار تبدیل شود. یعنی:

$$\begin{cases} C = -\cdot / 48192 \\ S = -\cdot / 87621 \end{cases}, r = \sqrt{\left(-\frac{11}{5}\right)^2 + 4^2} = 4/5651$$

پس ماتریس دوران گیونز نظیر این تغییر عبارت است از:

$$G(2,3, \theta_2) = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & -\cdot / 48192 & \cdot / 87621 \\ \cdot & -\cdot / 87621 & -\cdot / 48192 \end{bmatrix} := G_2$$

در نتیجه می‌توان نوشت:

$$G_2 A_1 = G_2 G_1 A = \begin{bmatrix} 5 & 4/6 & 2/4 \\ \cdot & 4/56506 & \cdot / 21028 \\ \cdot & \cdot & -3/76771 \end{bmatrix} := A_2 = R$$

یعنی:

معکوس پذیر

$$R = \widetilde{G_2 G_1} A \Rightarrow A = G_1^T G_2^T R = QR \Rightarrow Q = G_1^T G_2^T$$

و ماتریس Q نیز برابر است با:

$$Q = G_1^T G_2^T = \begin{bmatrix} \cdot / 8 & \cdot / 28915 & \cdot / 52573 \\ \cdot / 6 & -\cdot / 38554 & -\cdot / 70097 \\ \cdot & \cdot / 87621 & -\cdot / 48192 \end{bmatrix}$$

مثال ۴-۲۸) جواب کمترین مربعات دستگاه $AX = b$ که در آن A ماتریس Q و b می‌باشد، با روش

گیونز به صورت زیر به دست می‌آید.

ابتدا باید تجزیه QR ماتریس A را پیدا کرد. پس درایه a_{31} در ماتریس A صفر شود. یعنی بردار $\begin{bmatrix} \cdot \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$ باید به بردار $\begin{bmatrix} \cdot \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$ تبدیل شود. پس:

$$\begin{bmatrix} \cdot \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{cases} C = \cdot \\ S = -1 \end{cases}, r = 1 \Rightarrow G(2,3, \theta_1) = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \\ \cdot & -1 & \cdot \end{bmatrix} := G_1 \Rightarrow$$

$$G_1 A = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \ddots & \cdot \\ \cdot & -1 & \cdot \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ \cdot & 1 \\ 1 & \cdot \end{bmatrix} = \sqrt{2} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \\ \cdot & \cdot \end{bmatrix} := A_1$$

حال بردار $\begin{bmatrix} \sqrt{2} \\ \cdot \\ 1 \end{bmatrix}$ باید به $\begin{bmatrix} 1 \\ \cdot \\ 1 \end{bmatrix}$ تبدیل شود. پس:

$$\begin{bmatrix} 1 \\ \cdot \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{cases} C = \frac{\sqrt{2}}{2} \\ S = -\frac{\sqrt{2}}{2} \end{cases}, r = \sqrt{2} \Rightarrow G(1, 2, \theta_r) = \begin{bmatrix} \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} & \cdot \\ -\frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} := G_r \Rightarrow$$

$$G_r A_1 = \begin{bmatrix} \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} & \cdot \\ -\frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ \cdot & 1 \\ 1 & \cdot \end{bmatrix} = \sqrt{2} \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \cdot & -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ \cdot & -1 \end{bmatrix} := A_r$$

حال باید بردار $\begin{bmatrix} \sqrt{\frac{3}{2}} \\ \cdot \\ -1 \end{bmatrix}$ به $\begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & -\frac{\sqrt{3}}{2} & -\sqrt{\frac{3}{2}} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} & -\frac{\sqrt{3}}{2} \end{bmatrix}$ تبدیل شود. پس:

$$\begin{cases} C = -\frac{\sqrt{3}}{2} \\ S = \sqrt{\frac{1}{2}} \end{cases}, r = \sqrt{\frac{3}{2}} \Rightarrow G(2, 3, \theta_r) = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & -\frac{\sqrt{3}}{2} & -\sqrt{\frac{3}{2}} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} & -\frac{\sqrt{3}}{2} \end{bmatrix} := G_r \Rightarrow$$

$$G_r A_r = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & -\frac{\sqrt{3}}{2} & -\sqrt{\frac{3}{2}} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} & -\frac{\sqrt{3}}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \cdot & -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ \cdot & -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \cdot & \sqrt{\frac{3}{2}} \\ \cdot & -1 \end{bmatrix} := R$$

بنابراین:

$$R = G_r G_r G_1 A \Rightarrow A = \underbrace{G_1^T G_r^T G_r^T}_{=Q} R \Rightarrow Q = G_1^T G_r^T G_r^T$$

حال می‌توان ماتریس A را به صورت تجزیه QR نوشت. یعنی:

$$A = \begin{bmatrix} \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{6}}{6} & \frac{\sqrt{3}}{3} \\ . & \frac{\sqrt{6}}{3} & -\frac{\sqrt{3}}{3} \\ \frac{\sqrt{2}}{2} & -\frac{\sqrt{6}}{6} & -\frac{\sqrt{3}}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ . & \frac{\sqrt{3}}{2} \\ . & \frac{\sqrt{2}}{2} \end{bmatrix}$$

پس از به دست آوردن تجزیه، باید طبق فرمول (۳-۴) یعنی $RX = Q^T b$ ، ماتریس X را به صورت زیر به دست آورد:

$$\begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ . & \frac{\sqrt{3}}{2} \\ . & \frac{\sqrt{2}}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{\sqrt{2}}{2} & . & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \frac{\sqrt{6}}{6} & \frac{\sqrt{6}}{3} & -\frac{\sqrt{6}}{6} \\ \frac{\sqrt{3}}{3} & -\frac{\sqrt{3}}{3} & -\frac{\sqrt{3}}{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 3 \\ 2 \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{bmatrix} \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ . & \frac{\sqrt{3}}{2} \\ . & \frac{\sqrt{2}}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{\sqrt{2}}{2} \\ \frac{\sqrt{6}}{2} \\ -\frac{\sqrt{3}}{2} \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{cases} x_1 = \frac{1}{2} \\ x_2 = 1 \end{cases}$$

به ازای مقادیر x_1 و x_2 مقدار $\|r\|_2 = \|b - AX\|_2$ را نیز می‌توان به صورت زیر محاسبه نمود:

$$\|r\|_2 = \|b - AX\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} \right\|_2 \Rightarrow$$

$$\|r\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} 3 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{bmatrix} \right\|_2 = \left\| \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ -2 \end{bmatrix} \right\|_2 = \sqrt{\frac{5}{4}}$$

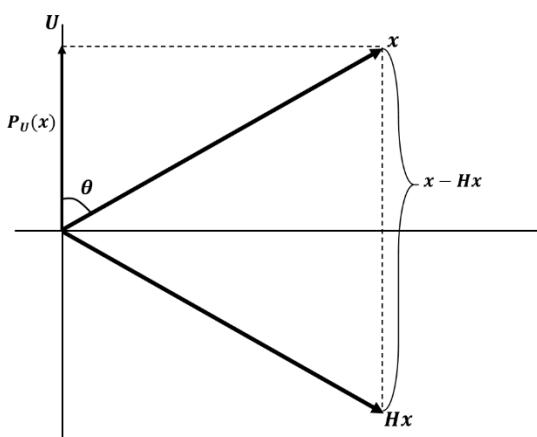
اگر دقیق کنید، متوجه خواهید شد که مقادیر x_1 ، x_2 و $\|r\|_2$ در مثال فوق با مثال (۲۳-۴) یکسان شده است. زیرا ماتریس‌های A و b در مثال فوق، همان ماتریس‌های موجود در مثال (۲۳-۴) می‌باشند، تنها با این تفاوت که سطرهای آن با یکدیگر جابه‌جا شده‌اند.

۱-۳-۳ روش بازتاب هاووس هلدر^۱

قبل از ارائه روش هاووس هلدر نیاز به ارائه یک سری مقدمات می‌باشد.

تعریف ۴-۲۹) بردار $x \in \mathbb{R}^{n \times 1}$ را فرض کنید. منظور از تبدیل هاووس هلدر یک بردار دلخواه مانند x عبارت است از قرینه این بردار نسبت به صفحه‌ای گذرا از مرکز (نقطه ابتدایی بردار x).

مطابق شکل (۴-۴) تبدیل هاووس هلدر با Hx نمایش داده می‌شود.



شکل (۴-۴) تبدیل هاووس هلدر

طبق شکل (۴-۴) می‌توان تبدیل هاووس هلدر Hx را مساوی با $x - 2P_U(x)$ در نظر گرفت. از طرفی طبق تعریف تصویر یک بردار بر بردار دیگر می‌توان نوشت:

$$P_U(x) = \frac{UU^T}{U^TU}x, \quad U \in \mathbb{R}^{n \times 1}, x \in \mathbb{R}^{n \times 1}, U \neq 0.$$

بنابراین تبدیل هاووس هلدر بردار x عبارت است از:

$$Hx = x - \frac{UU^T}{U^TU}x, \quad U \in \mathbb{R}^{n \times 1}, x \in \mathbb{R}^{n \times 1}, U \neq 0. \quad (9-4)$$

تعریف ۴-۳۰) ماتریسی که قرینه‌ی برداری دلخواه نسبت به صفحه‌ای گذرا از ابتدای این بردار را تولید می‌کند، ماتریس هاووس هلدر می‌نامند.

طبق تعریف (۴-۲۹) چنانچه ماتریس هاووس هلدر با $H \in \mathbb{R}^{n \times n}$ نمایش داده شود، آنگاه:

$$H = I_{n \times n} - \frac{UU^T}{U^TU}, \quad U \in \mathbb{R}^{n \times 1}, U \neq 0. \quad (10-4)$$

^۱ Householder Reflection Method

خواص ماتریس مربعی هاووس هلدر H

$$H^T = H \quad (1)$$

$$H^\top = I \quad (2)$$

$$Hu = -u \quad (3)$$

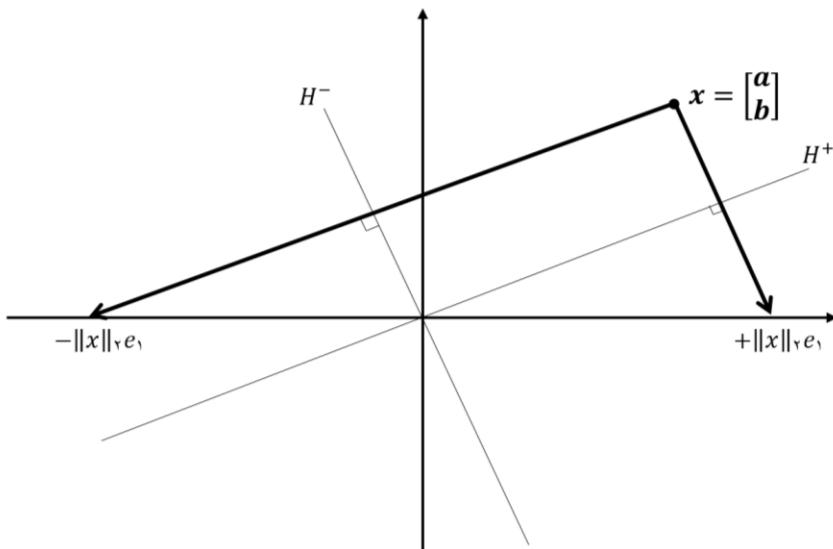
$$. Hv = v \quad (4) \text{ اگر } u, v \text{ آنگاه}$$

(۵) اگر u طوری انتخاب شود که موازی دو بردار $y - x$ و $y + x$ باشد به طوری که $\|x\|_2 = \|y\|_2$ آنگاه $Hx = y$.

قضیه (۳۱-۴) برای بردار ناصرف $e_1 = [1 \ 0 \ \dots \ 0]^T$ که $x \neq e_1$ چنانچه ماتریس هاووس هلدر با بردار U صورت $Hx = \mp \|x\|_2 e_1 = [\mp \|x\|_2 e_1, 0, \dots, 0]^T$ تعریف شود؛ در این صورت $U = x \pm \|x\|_2 e_1$ تعیین شود.

برهان) طبق رابطه (۵) از خواص ماتریس مربعی هاووس هلدر H ، فرض کنید که $y = \pm \|x\|_2 e_1$. اولاً چون $x \neq e_1$ پس بهوضوح $x \neq y$ و از طرفی $\|x\|_2 = \|y\|_2$. حال چنانچه $U = x - y = x - (\pm \|x\|_2 e_1) = x \mp \|x\|_2 e_1$ و حکم ثابت می‌شود. ■

روش کار ماتریس هاووس هلدر برای تبدیل بردار $\begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix}$ به $\begin{bmatrix} r \\ b \end{bmatrix}$ بدين صورت است که ابتدا با توجه به شکل (۵-۴) باید بازتاب نقطه x نسبت به صفحات H^- و H^+ به دست آورده شود. سپس کافیست ماتریس هاووس هلدری تولید گردد که عملاً کار انعکاس بردار $x = \begin{bmatrix} a \\ b \end{bmatrix}$ را با توجه به قضیه (۳۱-۴) انجام دهد.



شکل (۵-۴) بازتاب نقطه x نسبت به صفحات H^- و H^+

تذکر ۴-۳۲) به لحاظ عددی مطلوب آن است که U در قضیه (۳۱-۴) به صورت زیر انتخاب شود:

$$U = x + \text{sign}\{x_1\} \|x\|_2 e_1 \quad (11-4)$$

تذکر ۴-۳۳) اگر مولفه اول بردار x صفر بود، در فرمول (۱۱-۴)، $\text{sign}\{x_1\} = +$ قرار می‌گیرد.

مثال ۴-۳۴) فرض کنید $x = \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \vdots \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix}$ در این صورت ماتریس هاووس هلدری که بردار x را به برداری به صورت تبدیل کند، به صورت زیر محاسبه خواهد شد (یعنی $.Hx = \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \vdots \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix}$)

طبق رابطه (۱۱-۴) بردار U به صورت زیر خواهد بود:

$$U = \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \vdots \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} + \sqrt{2} \begin{bmatrix} 1 \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \sqrt{2} \\ 1 \\ \cdot \end{bmatrix}$$

حال با استفاده از این بردار U ، ماتریس هاووس هلدر را می‌توان به صورت زیر به دست آورد:

$$H = I - \frac{UU^T}{U^TU} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} - \frac{1}{4} \begin{bmatrix} 2 & \sqrt{2} & \sqrt{2} \\ \sqrt{2} & 1 & 1 \\ \sqrt{2} & 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \cdot & -\frac{\sqrt{2}}{2} & -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ -\frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} \\ -\frac{\sqrt{2}}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

$$\therefore Hx = \begin{bmatrix} -\sqrt{2} \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} \quad \text{بنابراین}$$

برای انجام تجزیه QR به کمک تبدیل هاووس هلدر باید به صورت زیر عمل کرد:

فرض کنید A ماتریسی $m \times n$ باشد.

گام اول) اگر $x = \begin{bmatrix} a_{11} \\ a_{21} \\ \vdots \\ a_{m1} \end{bmatrix}$ باشد؛ ماتریس هاووس هلدر H_1 به صورت

$\tilde{H}_1 = H_1 = I_m - \frac{U_1 U_1^T}{U_1^T U_1}$ ساخته می‌شود. با ضرب H_1 از سمت چپ در ماتریس A ، درایه‌های زیر عنصر محوری a_{11} همگی صفر می‌شوند. ماتریس جدید A_1 نامگذاری می‌شود؛ یعنی $A_1 = H_1 A$

گام دوم) اگر $x = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} \\ a_{21}^{(1)} \\ \vdots \\ a_{m1}^{(1)} \end{bmatrix}$ باشد؛ ماتریس جدیدی به صورت $\tilde{H}_1 = I_{m-1} - 2 \frac{U_1 U_1^T}{U_1^T U_1}$ تعریف می‌شود. حال ماتریس هاووس هلدر H_1 نظیر این گام عبارت است از:

$$H_1 = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & \tilde{H}_1 \end{bmatrix}$$

حال با ضرب H_1 از سمت چپ در ماتریس A_1 ، درایه‌های زیر عنصر محوری $a_{21}^{(1)}$ همگی صفر می‌شوند. ماتریس جدید $A_2 = H_1 A_1$ نامگذاری می‌شود؛ یعنی

گام ام) اگر k باشد؛ ماتریس $U_k = x + sign\{a_{kk}^{(k-1)}\} \|x\|_2 e_1 \in \mathbb{R}^{(m-k+1) \times 1}$ و $x = \begin{bmatrix} a_{kk}^{(k-1)} \\ \vdots \\ a_{mk}^{(k-1)} \end{bmatrix}$ تعریف می‌شود. حال ماتریس هاووس هلدر H_k نظیر این گام عبارت جدیدی به صورت $\tilde{H}_k = I_{m-k+1} - 2 \frac{U_k U_k^T}{U_k^T U_k}$ است از:

$$H_k = \begin{bmatrix} I_{k-1} & 0 \\ 0 & \tilde{H}_k \end{bmatrix}$$

حال با ضرب H_k از سمت چپ در ماتریس A_{k-1} ، درایه‌های زیر عنصر محوری $a_{kk}^{(k-1)}$ همگی صفر می‌شوند. این گام‌ها تا جایی ادامه پیدا می‌کند که حاصل ضرب $H_k A_{k-1}$ یک ماتریس بالا مثلثی شود.

مثال ۴-۳۵) تجزیه QR ماتریس $A = \begin{bmatrix} 1 & -4 \\ 2 & 3 \\ 2 & 2 \end{bmatrix}$ با روش هاووس هلدر به صورت زیر خواهد بود.

گام اول) ابتدا $U_1 = x + sign\{1\} \|x\|_2 e_1 = \begin{bmatrix} 4 \\ 2 \\ 2 \end{bmatrix}$ و $x = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 2 \end{bmatrix}$ قرار داده می‌شود. حال با استفاده از

ماتریس H_1 باید به صورت زیر تولید شود:

$$\left. \begin{aligned} U_1 U_1^T &= \begin{bmatrix} 16 & 8 & 8 \\ 8 & 4 & 4 \\ 8 & 4 & 4 \end{bmatrix} \\ U_1^T U_1 &= 24 \end{aligned} \right\} \Rightarrow H_1 = I - \frac{1}{12} U_1 U_1^T = \begin{bmatrix} -\frac{1}{3} & -\frac{2}{3} & -\frac{2}{3} \\ -\frac{2}{3} & \frac{2}{3} & -\frac{1}{3} \\ -\frac{2}{3} & -\frac{1}{3} & \frac{2}{3} \end{bmatrix}$$

حال با ضرب A_1 در H_1 ماتریس جدید A_1 به صورت $A_1 = \begin{bmatrix} -3 & -2 \\ \vdots & [4] \\ \vdots & 3 \end{bmatrix}$ به دست می‌آید.

گام دوم) حال $U_2 = x + sign\{4\}\|x\|_2 e_1 = \begin{bmatrix} 9 \\ 3 \end{bmatrix}$ و $x = \begin{bmatrix} 4 \\ 3 \end{bmatrix}$ با استفاده از \tilde{H}_2 باید به صورت زیر تولید شود:

$$\tilde{H}_2 = I - \frac{U_2 U_2^T}{U_2^T U_2} = \begin{bmatrix} 1 & \cdot \\ \cdot & 1 \end{bmatrix} - \frac{1}{45} \begin{bmatrix} 81 & 27 \\ 27 & 9 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\frac{4}{5} & -\frac{3}{5} \\ -\frac{3}{5} & \frac{4}{5} \end{bmatrix}$$

سپس ماتریس H_2 با کمک \tilde{H}_2 به صورت زیر تولید می‌شود:

$$H_2 = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \tilde{H}_2 & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & -\frac{4}{5} & -\frac{3}{5} \\ \cdot & \frac{5}{5} & \frac{5}{5} \\ \cdot & \frac{3}{5} & \frac{4}{5} \end{bmatrix}$$

حال با ضرب H_2 در A_1 ماتریس جدید به صورت زیر به دست می‌آید:

$$H_2 A_1 = H_2 H_1 A = \begin{bmatrix} -3 & -2 \\ \cdot & -5 \\ \cdot & \cdot \end{bmatrix} = R$$

بنابراین:

$$Q = (H_2 H_1)^{-1} \xrightarrow{\text{متضاد و متقابن}} Q = H_1 H_2 = \begin{bmatrix} -\frac{1}{3} & \frac{14}{15} & -\frac{2}{15} \\ \frac{2}{3} & -\frac{1}{3} & -\frac{2}{3} \\ -\frac{2}{3} & -\frac{2}{15} & \frac{11}{15} \end{bmatrix}$$

۲-۴ تجزیه مقدار تکین

اگر ماتریس A یک ماتریس $m \times n$ باشد، آنگاه ماتریس $A^T A$ معین مثبت است؛ زیرا اگر $\cdot \neq X$ باشد، آنگاه:

$$X^T A^T A X = (AX)^T AX = \|AX\|_2^2 \geq 0.$$

بنابراین کلیه مقادیر ویژه ماتریس $A^T A$ نامنفی می‌باشند؛ زیرا چنانچه λ مقدار ویژه دلخواهی از $A^T A$ باشد، در این صورت $\cdot \neq X$ نظیر این مقدار ویژه موجود است که:

$$A^T A X = \lambda X \xrightarrow{\text{ضرب طرفین در}} X^T A^T A X = \lambda X^T X \Rightarrow \lambda = \frac{\|AX\|_2^2}{\|X\|_2^2} \geq 0.$$

تعريف ۴-۳۶) فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$. منظور از مقادیر تکین (منفرد) ماتریس A عبارت است از ریشه دوم مقادیر ویژه ماتریس $A^T A$. چنانچه مقادیر ویژه ماتریس $(i = 1, 2, \dots, n)$ با $\lambda_i = \sigma_i^2$ نمایش داده شود به طوری که $\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \dots \geq \sigma_n > 0$ و همچنین $\sqrt{\lambda_i} = \sigma_i$ قرار داده شود، در این صورت به σ_i مقادیر تکین ماتریس A گفته می‌شود.

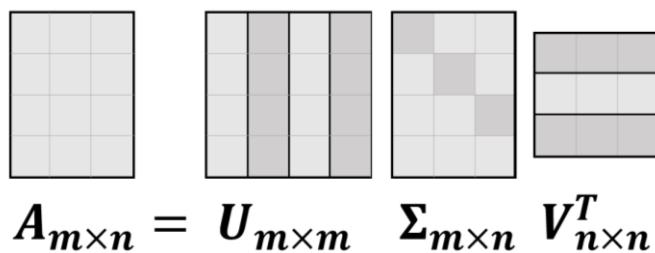
قضیه ۴-۳۷) فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ و $U \in \mathbb{R}^{m \times m}$ باشد. در این صورت ماتریس‌های متعامد $\Sigma \in \mathbb{R}^{m \times n}$ و $V \in \mathbb{R}^{n \times n}$ موجودند که:

$$A = U\Sigma V^T \quad (12-4)$$

و در آن $\Sigma = \begin{bmatrix} D_{r \times r} & \cdot \\ \cdot & \ddots \end{bmatrix}$ و $D_{r \times r} = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_r)$ مقدارهای تکین ناصفر ماتریس A می‌باشند.

برهان) رجوع شود به [۳].

در واقع رابطه (۱۲-۴) در صورت نمایش تصویری به صورت شکل (۶-۴) خواهد بود.



شکل (۶-۴) فرم کلی رابطه تجزیه مقادیر تکین

قضیه ۴-۳۸) اگر $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ($m \geq n$) مقادیر تکین (منفرد) ماتریس باشند، در این صورت احکام زیر برقرارند:

$$\|A\|_2 = \sigma_1 - \max\{\sigma_1, \dots, \sigma_r\} \quad (1)$$

$$\|A\|_F^2 = \sigma_1^2 + \sigma_2^2 + \dots + \sigma_r^2 \quad (2)$$

۳) اگر A ماتریسی مربعی $n \times n$ و نامنفرد باشد، در این صورت $\|A^{-1}\|_2 = \frac{1}{\sigma_r} = \frac{1}{\sigma_{\min}}$

۴) اگر A ماتریسی مربعی $n \times n$ و نامنفرد باشد، در این صورت $K_2(A) = \frac{\sigma_1}{\sigma_r} = \frac{\sigma_{\max}}{\sigma_{\min}}$

۵) رتبه A برابر است با تعداد مقادیر تکین غیر صفر خود.

برهان) رجوع شود به [۳].

تذکر ۴-۳۹) تجزیه مقدار تکین ماتریس $A = U\Sigma V^T$ به صورت $U^T A V = \Sigma$ می‌باشد. به بیان دیگر Σ که از طرفی:

$$\Sigma^T \Sigma = (V^T A^T U)(U^T A V) = V^T A^T A V = \text{diag}(\sigma_1^2, \sigma_2^2, \dots) \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

$$\Sigma \Sigma^T = (U^T A V)(V^T A^T U) = U^T A A^T V = \text{diag}(\sigma_1^2, \sigma_2^2, \dots) \in \mathbb{R}^{m \times m}$$

این بدین معنی است که:

$$\begin{cases} A^T A V = \Sigma^2 V \\ A A^T U = \Sigma^2 U \end{cases}$$

یعنی ستون‌های $n \cdot V$ بردار ویژه $A^T A$ می‌باشند و ستون‌های $m \cdot U$ بردار ویژه $A A^T$ هستند. ستون‌های V بردارهای تکین راست و ستون‌های U را بردارهای تکین چپ ماتریس A می‌نامند. این بردارها یکتا نیستند ولی مقادیر تکین یکتا هستند.

تذکر ۴-۴۰) فرض کنید A یک ماتریس دلخواه باشد، چون مقادیر ویژه ناصرف ماتریس A و $A^T A$ برابر می‌باشند؛ بنابراین مقادیر تکین ناصرف ماتریس‌های A و $A^T A$ نیز برابر خواهند بود.

مثال ۴-۴۱) تجزیه مقدار تکین ماتریس $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$ به صورت زیر به دست خواهد آمد.

ابتدا باید $A^T A$ را به دست آورد، سپس مقادیر ویژه آن تولید شود و براساس آن مقدار تکین A را محاسبه کرد:

$$A^T A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & 1 \\ 1 & 1 & 3 \end{bmatrix}$$

حال می‌توان نوشت:

$$\det(\lambda I - A^T A) = 0 \Rightarrow$$

$$\begin{vmatrix} \lambda - 1 & -1 & 1 \\ -1 & \lambda - 2 & -1 \\ 1 & -1 & \lambda - 1 \end{vmatrix} = (\lambda - 1) \begin{vmatrix} \lambda - 2 & -1 \\ -1 & \lambda - 1 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} -2 & -1 \\ 1 & \lambda - 1 \end{vmatrix} \Rightarrow$$

$$(\lambda - 1)(\lambda^2 - 3\lambda) = 0 \Rightarrow \begin{cases} \lambda_1 = 3 \\ \lambda_2 = 1 \\ \lambda_3 = 0 \end{cases}$$

نحوه نامگذاری مقادیر ویژه باید صعودی باشد؛ یعنی بزرگترین مقدار ویژه λ_1 و کوچکترین مقدار ویژه λ_3 نامیده می‌شود. در نتیجه مقادیر تکین ماتریس A عبارت است از:

$$\sigma_1 = \sqrt{3}, \quad \sigma_2 = 1, \quad \sigma_3 = 0$$

حال باید بردار ویژه نظیر λ_1, λ_2 و λ_3 را به دست آورد.

$$A^T A V_1 = \lambda_1 V_1 \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \end{bmatrix} = 2 \begin{bmatrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{cases} v_1 + v_2 = 3v_1 \\ v_1 + 2v_2 + v_3 = 3v_2 \\ v_2 + v_3 = 3v_3 \end{cases}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} v_2 = 2v_1 \\ v_3 = 2v_2 \end{cases} \Rightarrow v_1 = v_2, v_2 = 2v_1 \Rightarrow V_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix}$$

به همین ترتیب بردارهای ویژه نظیر λ_2 و λ_3 عبارت است از $V_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix}$ و $V_3 = \begin{bmatrix} -1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$. واضح است که این بردارها متعامدند ولی یکه سازی بردارهای فوق، ماتریس V به دست خواهد آمد:

$$V = [V_1 \ V_2 \ V_3] = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{6}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{2}{\sqrt{6}} & \cdot & -\frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix}$$

حال باید ماتریس U را تولید کرد. طبق $AV = \Sigma U$ و $U = [U_1 \ U_2]$ می‌توان برای $i = 1, 2$ نوشت:

$$\sigma_i U_i = AV_i \Rightarrow U_i = \frac{1}{\sigma_i} AV_i, i = 1, 2 \Rightarrow$$

$$U_1 = \frac{1}{\sqrt{3}} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{2}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}, \quad U_2 = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$$

$$\Rightarrow U = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$$

در نهایت رابطه $A = U\Sigma V^T$ به صورت زیر خواهد بود:

$$A = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sqrt{6} & & \\ & 2 & \\ & & \sqrt{3} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{6}} & \frac{2}{\sqrt{6}} & \frac{1}{\sqrt{6}} \\ -\frac{1}{\sqrt{2}} & \cdot & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix} = U\Sigma V^T$$

تذکر ۴-۴) در فرایند تجزیه مقادیر تکین، اگر $r = m \leq n$ باشد (همانند مثال قبل) در ساخت بردار U مشکلی ایجاد نخواهد شد. ولی اگر $r < n \leq m$ باشد، جهت ساخت بردار U به روش متعامد سازی گرام-اشمیت نیاز است. همچنین اگر $r = n \leq m$ باشد، با توجه به این که $A = V\Sigma^T U^T = U\Sigma V^T$ آنگاه $A^T = U\Sigma V^T$ و در نتیجه نیازی به روش متعامد سازی گرام-اشمیت نیست.

مثال ۴-۴) تجزیه مقدار تکین ماتریس $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$ به صورت زیر به دست می‌آید.

طبق تذکر ۴-۴) مقادیر ویژه AA^T و A^TA یکی هستند؛ بنابراین مقادیر تکین AA^T عبارت است از $\sigma_1 = \sqrt{3}$ و $\sigma_2 = 1$. در صورتی که تجزیه مقادیر تکین ماتریس $A^T = U\Sigma V^T$ به صورت $A^T = U\Sigma V^T$ باشد، آنگاه تجزیه مقادیر تکین A به صورت زیر خواهد بود:

$$A = V\Sigma^T U^T = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{6}} & \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{3}} \\ \frac{2}{\sqrt{6}} & . & -\frac{1}{\sqrt{3}} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \sqrt{3} & . \\ . & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ -\frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$$

در صورتی که این تجزیه به طور مستقیم و با استفاده از روش متعامد سازی گرام-اشمیت به دست آید، می‌توان نوشت:

$$A^TA = \begin{bmatrix} 3 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \Rightarrow \det(\lambda I - A^TA) = \cdot \Rightarrow \begin{cases} \lambda_1 = 3 \\ \lambda_2 = 1 \end{cases}$$

بردارهای ویژه نظیر λ_1 و λ_2 عبارتند از $V_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$ و $V_2 = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \end{bmatrix}$. از طرفی چون $A = U\Sigma V^T$ بنابراین:

$$U\Sigma = AV$$

حال چنانچه $U = [U_1 \ U_2 \ U_3]$ در نظر گرفته شود، می‌توان نوشت:

$$U_1 = \frac{1}{\sigma_1} AV_1 = \begin{bmatrix} \frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{1}{\sqrt{6}} \\ \frac{2}{\sqrt{6}} \end{bmatrix}, \quad U_2 = \frac{1}{\sigma_2} AV_2 = \begin{bmatrix} -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ 1 \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{bmatrix}$$

با انتخاب مجموعه مستقل خطی $\left\{ U_1, U_2, \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \right\}$ و استفاده از روش گرام-اشمیت، می‌توان U_3 را به دست آورد.

قضیه ۴-۴) فرض کنید $A = U\Sigma V^T$ معرف تجزیه مقادیر تکین ماتریس $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ باشد. اگر $m \geq n$ در نظر گرفته شود؛ در این صورت می‌توان نوشت:

$$A = U\Sigma V^T = \sum_{i=1}^n \sigma_i U_i V_i^T$$

و همچنین، (برای سهولت می‌توان $A_k = U\Sigma_k V^T$ را به صورت $\|A - A_k\|_2 = \sigma_{k+1}$ نمایش داد که در آن $\Sigma_k = diag(\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_k, 0, 0, \dots, 0)$

برهان) رجوع شود به [۳].

حل مسئله کمترین مربعات به کمک تجزیه مقادیر تکین:

فرض کنید $rank(A) = n$ و $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$. در این صورت هدف حل مسئله کمترین مربعات $\min_X \|b - AX\|_2^2$ می‌باشد. در ادامه فرض کنید که تجزیه مقادیر تکین ماتریس $A = U\Sigma V^T$ به صورت در این صورت می‌توان نوشت:

$$\|b - AX\|_2^2 = \|b - U\Sigma V^T X\|_2^2 = \|U(U^T b - \Sigma V^T X)\|_2^2$$

طبق پایا بودن ماتریس‌های متعامد نسبت به نرم ۲، می‌توان نوشت:

$$\|b - AX\|_2^2 = \|U^T b - \Sigma V^T X\|_2^2$$

حال چنانچه $U^T b = c$ و $V^T X = Y$ قرار داده شود، که در آن:

$$U^T b = \begin{bmatrix} c_1 \\ c_2 \\ \vdots \\ c_n \\ c_{n+1} \\ \vdots \\ c_m \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} U_1 & U_2 \\ \vdots & \vdots \\ U_n & \end{bmatrix}, \quad \begin{cases} U_1^T b = d \\ U_2^T b = e \end{cases}$$

بنابراین:

$$\|b - AX\|_2^2 = \|c - \Sigma Y\|_2^2 = \|d - \Sigma Y\|_2^2 + \|e\|_2^2$$

واضح است برای کمینه شدن عبارت فوق باید $\Sigma Y = d$ شود که در این حالت میزان خطای عبارت است از $\|e\|_2^2$. با محاسبه Y از دستگاه $\Sigma Y = d$ ، برای پیدا کردن جواب $AX = b$ به روش کمترین مربعات کافیست که بردار X را به صورت $V^T X = Y$ قرار داد (زیرا $V^T X = Y$).

ارتباط تجزیه متعامد و تجزیه مقادیر تکین با شبیه معکوس ماتریس A :

(۱) اگر تجزیه متعامد ماتریس مستطیلی $A = QR$ به صورت $A = QR$ باشد، در این صورت:

$$A^+ = \left(\underbrace{R^T Q^T Q R}_{A^T A} \right)^{-1} \underbrace{R^T Q^T}_{A^T} = R^{-1} Q^T$$

(۲) اگر $n < m$ و $m = rank(A) = m$ و تجزیه متعامد ماتریس $A^T = QR$ به صورت $A^T = QR$ باشد، در این صورت با توجه به این که $(A^+)^T = (A^T)^{-1}$ می‌توان نوشت

(۳) برای ماتریس $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ با رتبه دلخواه، چنانچه تجزیه مقادیر تکین آن به صورت $A = U\Sigma V^T$ باشد.

در این صورت چنانچه قرار داده شود $\Sigma^T = diag\left(\frac{1}{\sigma_1}, \frac{1}{\sigma_2}, \dots, \frac{1}{\sigma_r}, 0, \dots, 0\right)_{n \times m}$

نوشت:

$$A^+ = V\Sigma^{-T}U^T$$

۴-۳ کاربرد مسئله کمترین مربعات در علوم داده

یکی از مهم‌ترین کاربردهای مسئله کمترین مربعات در حوزه آمار و تحلیل رگرسیون می‌باشد. به طور دقیق‌تر کاربرد این روش در برآش منحنی بر داده‌ها است. هدف رگرسیون خطی یافتن ارتباطی بین متغیرهای موجود می‌باشد؛ یا به عبارت دیگر هدف ترسیم یک خط مستقیم بر روی داده‌ها می‌باشد که بهترین تناسب را با داده‌ها و کمترین خطای را داشته باشد. البته مخصوصاً آمار با استفاده از برخی تکنیک‌های آماری، روش کمترین مربعات را بهبود داده و میزان خطای را در رگرسیون خطی کاهش داده‌اند. ولی نمی‌توان اهمیت به کار گیری جبر خطی در رگرسیون را منکر شد، چرا که ایده روش رگرسیون از جبر خطی یا به طور دقیق‌تر مسئله کمترین مربعات گرفته شده است.

جدول (۴-۱) اجزای مختلف و ارزش ماشین‌های کارکرده

Pk	Qs	Rf	St
۱	۲	۰	۲۸/۷
۲	۲	۱	۲۴/۸
۳	۶	۲	۲۶/۰
۴	۸	۳	۳۰/۵
۵	۱۰	۳	۲۳/۸
۶	۱۲	۴	۲۴/۶
۷	۱۶	۵	۲۳/۸
۸	۱۸	۶	۲۰/۴
۹	۱۸	۶	۲۱/۶
۱۰	۱۸	۷	۲۲/۱

مثال ۴-۴) با توجه به جدول (۱-۴)، ارتباط بین دو متغیر Pk و Qs ، با در نظر گرفتن صرفاً ۵ داده اول آنها (سطر ۱ تا ۵) به کمک مسئله کمترین مربعات به صورت زیر به دست خواهد آمد.

ابتدا مسئله $AX = b$ تشکیل داده می‌شود. بدین صورت که A همان ۵ سطر اول متغیر Pk و b همان ۵ سطر اول متغیر Qs می‌باشد. هدف پیدا کردن بردار X می‌باشد که در این قبیل مسائل به صورت 1×1 خواهد بود.

$$A = \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 6 \\ 8 \\ 10 \end{bmatrix}, \quad X = [x], \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 3 \\ 3 \end{bmatrix}$$

حال طبق فرمول $A^T b$ و $A^T A$ باید محاسبه شوند.

$$A^T A = [2 \ 2 \ 6 \ 8 \ 10] \begin{bmatrix} 2 \\ 2 \\ 6 \\ 8 \\ 10 \end{bmatrix} = 208, \quad A^T b = [2 \ 2 \ 6 \ 8 \ 10] \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 3 \\ 3 \end{bmatrix} = 68$$

پس از محاسبه مقادیر $A^T b$ و $A^T A$ ، می‌توان به سادگی مقدار x که همان ارتباط بین دو متغیر است را به صورت زیر محاسبه کرد و ارتباط بین آنها را شرح داد:

$$x = \frac{68}{208} = \cdot / 3269 \Rightarrow \cdot / 3269 A = b \Rightarrow \cdot / 3269 Pk = Qs$$

میزان خطا در روش گفته شده برابر خواهد شد با:

$$\|r\|_1 = \|b - AX\|_1 = \left\| \begin{bmatrix} -0.6538 \\ 0.3462 \\ 0.0386 \\ 0.3848 \\ 0.2690 \end{bmatrix} \right\|_1 = \cdot / 8772$$

ولی در روش رگرسیون باید از فرمول ذکر شده در ادامه استفاده کرد. فرض کنید که متغیر Pk با x و متغیر Qs با y نمایش داده شود. هدف یافتن ارتباط بین x و y است. فرمول رگرسیون خطی به صورت زیر است:

$$\hat{y} = \hat{\beta}_1 x + \hat{\beta}_0$$

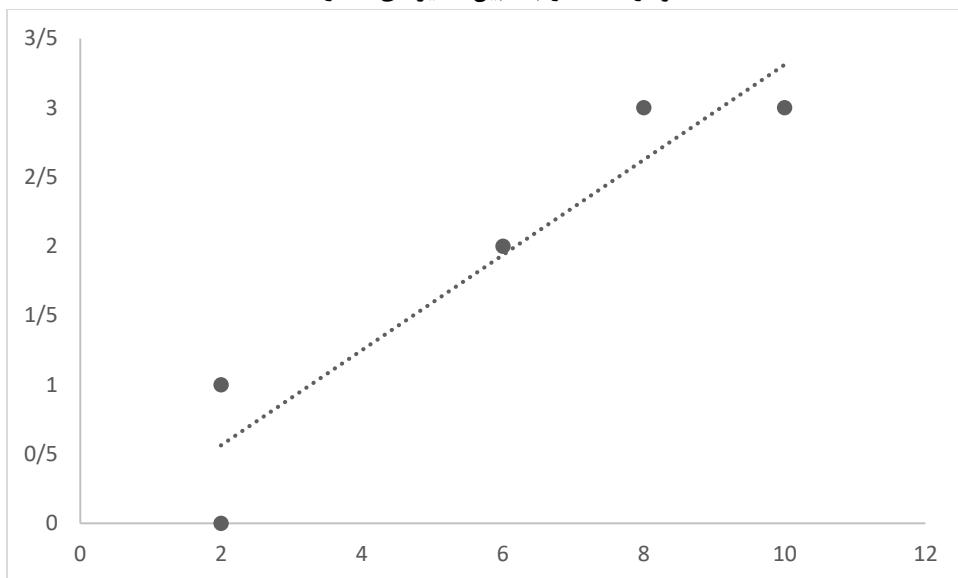
$$\hat{\beta}_1 = \frac{SS_{xy}}{SS_{xx}} = \frac{\sum xy - \frac{1}{n}(\sum x)(\sum y)}{\sum x^2 - \frac{1}{n}(\sum x)^2}, \quad \hat{\beta}_0 = \bar{y} - \hat{\beta}_1 \bar{x}$$

همان طور که مشاهده می‌شود قسمت‌هایی از فرمول مربوط به رگرسیون خطی دقیقاً از جبر خطی بهره گرفته است. در نهایت، پس از انجام محاسبات لازم رابطه خطی بین دو متغیر x و y به صورت زیر به دست می‌آید:

$$\hat{y} = -0.34375x + 0.125$$

میزان خطای روش رگرسیون برابر با 0.8660^0 خواهد بود. در نمودار (۲-۴) خط برآش بین متغیرهای گفته شده نیز رسم شده است.

نمودار (۲-۴) ارتباط بین متغیرهای Pk و Qs



مثال (۴-۴) با توجه به جدول (۱-۱)، ارتباط بین دو متغیر Rf و St ، به کمک مسئله کمترین مربعات به صورت زیر به دست خواهد آمد.

ابتدا مسئله $AX = b$ تشکیل داده می‌شود. بدین صورت که A همان متغیر Rf و b همان متغیر St می‌باشد. هدف پیدا کردن بردار X می‌باشد که در این قبیل مسائل به صورت 1×1 خواهد بود.

$$A = \begin{bmatrix} 2 \\ 3 \\ 3 \\ 4 \\ 4 \\ 5 \\ 5 \\ 5 \\ 6 \end{bmatrix}, \quad X = [x], \quad b = \begin{bmatrix} 28/7 \\ 24/8 \\ 26 \\ 30/5 \\ 23/8 \\ 24/6 \\ 23/8 \\ 20/4 \\ 21/6 \\ 22/1 \end{bmatrix}$$

حال طبق فرمول $A^T A = A^T b$ و $A^T A$ باید محاسبه شوند.

$$A^T A = A^T \begin{bmatrix} 2 \\ 3 \\ 3 \\ 3 \\ 4 \\ 4 \\ 5 \\ 5 \\ 5 \\ 6 \end{bmatrix} = 174, \quad A^T b = A^T \begin{bmatrix} 28/7 \\ 24/8 \\ 26 \\ 30/5 \\ 23/8 \\ 24/6 \\ 23/8 \\ 20/4 \\ 21/6 \\ 22/1 \end{bmatrix} = 956/5$$

پس از محاسبه مقادیر $A^T b$ و $A^T A$ ، می‌توان به سادگی مقدار x که همان ارتباط بین دو متغیر است را به صورت زیر محاسبه کرد و ارتباط بین آن‌ها را شرح داد:

$$x = \frac{174}{956/5} = 5/4971 \Rightarrow 5/4971 A = b \Rightarrow 5/4971 Rf = St$$

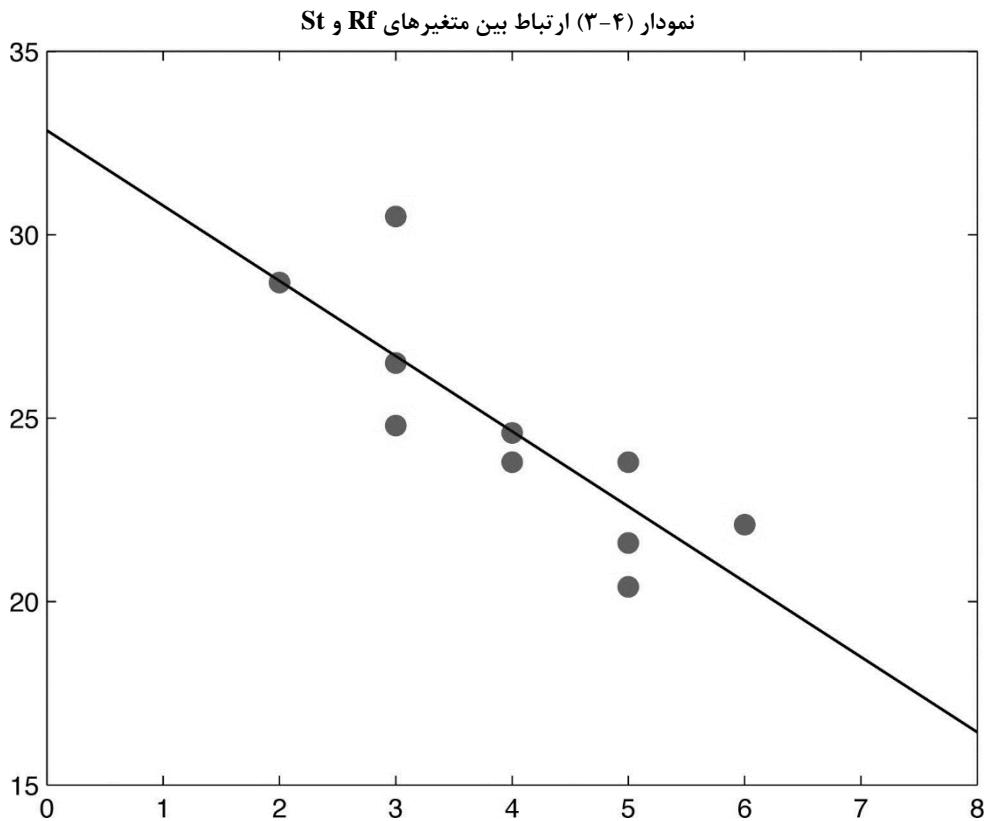
میزان خطا در روش گفته شده برابر خواهد شد با:

$$\|r\|_2 = \|b - AX\|_2 = \sqrt{\begin{bmatrix} 17/7058 \\ 8/3087 \\ 9/5087 \\ 14/0087 \\ 1/8116 \\ 2/6116 \\ -3/6855 \\ -7/0855 \\ -5/8855 \\ -10/8826 \end{bmatrix}} = 29/9357$$

همان‌طور که مشاهده می‌شود میزان خطا به شدت بالاست و عملأً روش کمترین مربعات در این مثال کارساز نیست. به علت این‌که ارتباط بین دو متغیر به صورت معکوس می‌باشد، نه مستقیم. یا به عبارت دیگر رگرسیون این دو متغیر منفی است. حال در روش رگرسیون خط رگرسیونی بین دو متغیر مذکور به صورت زیر خواهد بود:

$$\hat{y} = -2/0.5x - 32/83$$

میزان خطا در روش رگرسیون نیز کمتر از ۱ خواهد بود. پس برای رسیدن به جواب بین متغیرهایی که رابطه بین آن‌ها معکوس است، حتماً باید از رگرسیون استفاده کرد. ولی برای کاهش محاسبات در متغیرهایی که ارتباط مستقیمی با یکدیگر دارند، می‌توان از روش کمترین مربعات استفاده نمود.



۴-۴ کاربرد تجزیه مقدار تکین در علوم داده

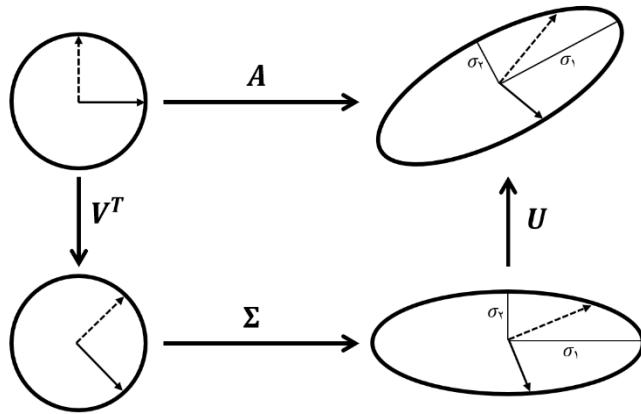
دو روش تجزیه مقادیر تکین و تحلیل مولفه‌های اساسی از مهم‌ترین و پرکاربردترین بخش‌های جبر خطی در علوم داده می‌باشند. با توجه به ارتباط ذکر شده بین روش تجزیه مقدار تکین و مسئله کمترین مربعات، کاربرد این روش در علوم داده در همین فصل توضیح داده خواهد شد و روش تحلیل مولفه‌های اساسی با توجه به ارتباطی که با مقادیر ویژه و بردارهای ویژه دارد، در فصل بعد توضیح داده خواهد شد.

تجزیه مقادیر تکین یا SVD با نام‌های مختلفی شناخته می‌شود. این روش، ابتدا با عنوان تجزیه عامل^۱ شناخته می‌شد. همچنانین تحلیل مولفه‌های اساسی و تجزیه توابع متعامد تجربی^۲ نیز از دیگر اصطلاحات نزدیک به این روش است.

برای درک شهودی تجزیه مقادیر تکین، می‌توان ماتریس A را به عنوان یک تبدیل خطی در نظر گرفت. این تبدیل را نیز می‌توان به سه زیرتبدیل تجزیه کرد: ۱) دوران یا چرخش ۲) تغییر مقیاس^۳ ۳) دوران. این سه گام به ترتیب متناظر با سه ماتریس U ، Σ و V هستند. شکل (۷-۴) این موضوع را به خوبی نشان می‌دهد.

^۱ Factor Analysis

^۲ Empirical Orthogonal Function (EOF)



شکل (۷-۴) نمایش تجزیه مقادیر تکین

دو مورد از اصلی‌ترین کاربردهای تجزیه مقادیر تکین در علوم داده، کاربرد آن در کلان داده^۱ و پردازش تصویر می‌باشد. بدین صورت که در حوزه کلان داده، می‌توان با استفاده از این تجزیه ابعاد داده‌ها را کاهش داد و در حوزه پردازش تصویر، می‌توان تصاویر دیجیتالی را فشرده سازی کرد.

۴-۱ فشرده سازی تصاویر دیجیتالی

همان‌طور که در قضیه (۴۴-۴) مشاهده شد، $A_k \in \mathbb{R}^{m \times n}$ است که رتبه آن k است. حال فرض کنید یک تصویر دیجیتالی با $m \times n$ پیکسل موجود باشد. این تصویر در واقع حکم یک ماتریس $m \times n$ را دارد. هرچقدر کیفیت تصویر بالاتر باشد، m و n افزایش خواهد یافت و در نتیجه ذخیره کردن آن دشوار خواهد شد. در حالی که می‌توان از قضیه (۴۴-۴) بهره برد و یک تقریب بسیار نزدیک به این تصویر پیدا کرد.

طبق فرض گرفته شده، تصویر موجود با $m \times n$ پیکسل، یک ماتریس $m \times n$ مانند A خواهد بود. با توجه به تجزیه $A = U\Sigma V^T$ ، تصویر جدید را می‌توان به صورت ماتریسی به فرم زیر با رتبه k در نظر خواهد گرفت:

$$A_k = \sum_{i=1}^k \sigma_i U_i V_i^T$$

که در آن $[U_1 \ U_2 \ \dots \ U_n] = U$ و $[V_1 \ V_2 \ \dots \ V_r] = V$ می‌باشد. طبق قضیه یاد شده عکس جدید A_k نزدیک-ترین عکس به A در نرم ۲ (یا نرم فروبنیوسی) خواهد بود. حال تنها نکته‌ای که باقی می‌ماند این است که عکس جدید A_k باید بهینه‌ترین حافظه ممکن را در رایانه اشغال کند. یعنی عکس باید کمترین حجم با بهترین کیفیت را داشته باشد.

^۱ Big Data

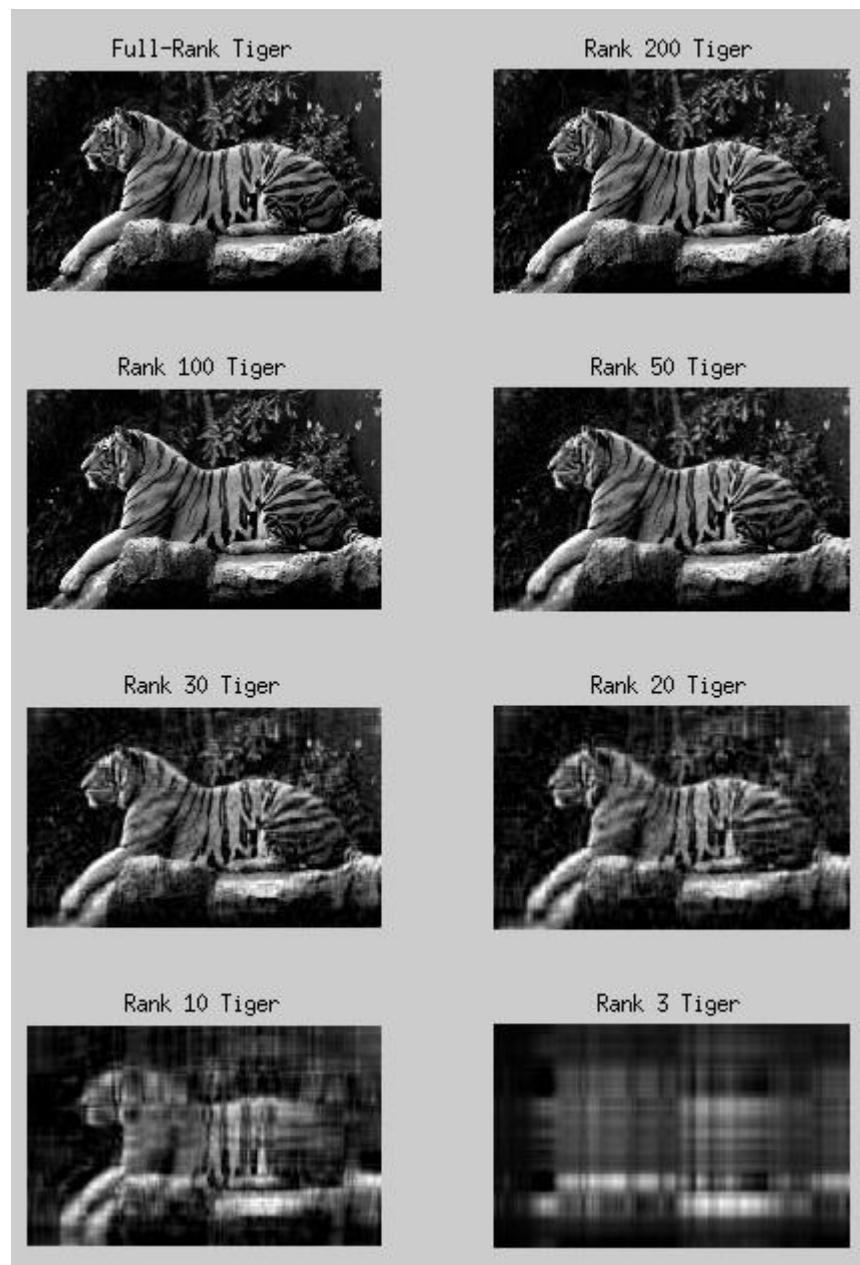
یادآوری ۴-۴) یک ماتریس $m \times n$ را می‌توان به صورت حاصل‌ضرب یک ستون $1 \times m$ در یک سطر $1 \times n$ بازنویسی کرد. با این کار یک ماتریس با mn درایه به صورت $n + m$ درایه ذخیره می‌شود. یعنی:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}_{m \times n} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}_{m \times 1} [c_1 \quad c_2 \quad \cdots \quad c_n]_{1 \times n}$$

با این مقدمات، برای ذخیره A_k در کامپیوتر، $k(m+n)$ خانه از حافظه توسط A_k اشغال می‌شود (زیرا $V_i \in \mathbb{R}^{n \times 1}$ و $U_i \in \mathbb{R}^{m \times 1}$ می‌باشد؛ پس ضرب $m+n$ درایه خواهد داشت). در ادامه با ارائه یک مثال چگونگی ذخیره یک تصویر با حجم کمتر توضیح داده خواهد شد.



شکل (۸-۴) تصویر یک ببر



شکل (۹-۴) تصویر یک ببر در رتبه‌های مختلف

مثال (۴۸-۴) عکس یک ببر یعنی شکل (۸-۴) متناظر با یک ماتریس 500×800 در نظر گرفته شده است. با استفاده از تجزیه مقدار تکین، عکس‌هایی با حجم کمتر و کیفیتی مشابه عکس اصلی همانند شکل (۹-۴) تولید می‌شود که حافظه کمتری از ماشین را درگیر می‌کند. فرایند تجزیه عکس مذکور به صورت زیر خواهد بود.

ابتدا ماتریس $A_{m \times n}$ به صورت $U\Sigma V^T$ تجزیه می‌شود. حال تقریب‌هایی از تصویر اصلی در نظر گرفته می‌شود که به صورت $A_k = \sum_{i=1}^k \sigma_i U_i V_i^T$ هستند و در آن σ_i معرف مقادیر تکین ماتریس A می‌باشند و U_i و V_i ستون‌های ماتریس U و V می‌باشند. این تقریب‌ها در واقع تنها $k(m+n)$ مکان از حافظه ماشین را درگیر خواهد کرد.

در این مثال $m = 800$ و $n = 500$ می‌باشد، پس $mn = 400000$ درایه وجود دارد. حال عکس‌هایی جدید با $k = 200$ ، $k = 100$ ، $k = 50$ ، $k = 30$ و $k = 10$ تولید خواهد شد. در هر حالت می‌توان نوشت:

$$k = 200 \rightarrow k(m+n) = 260000 \quad \text{تقریباً } 35\% \text{ از فضای صرفه‌جویی خواهد شد}$$

$$k = 100 \rightarrow k(m+n) = 130000 \quad \text{تقریباً } 70\% \text{ از فضای صرفه‌جویی خواهد شد}$$

$$k = 50 \rightarrow k(m+n) = 65000 \quad \text{تقریباً } 85\% \text{ از فضای صرفه‌جویی خواهد شد}$$

$$k = 30 \rightarrow k(m+n) = 39000 \quad \text{تقریباً } 90\% \text{ از فضای صرفه‌جویی خواهد شد}$$

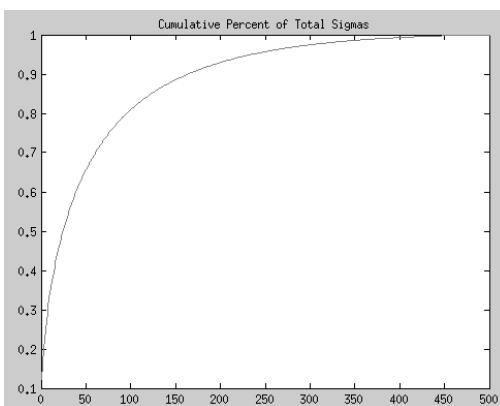
$$k = 20 \rightarrow k(m+n) = 26000 \quad \text{تقریباً } 93\% \text{ از فضای صرفه‌جویی خواهد شد}$$

$$k = 10 \rightarrow k(m+n) = 13000 \quad \text{تقریباً } 97\% \text{ از فضای صرفه‌جویی خواهد شد}$$

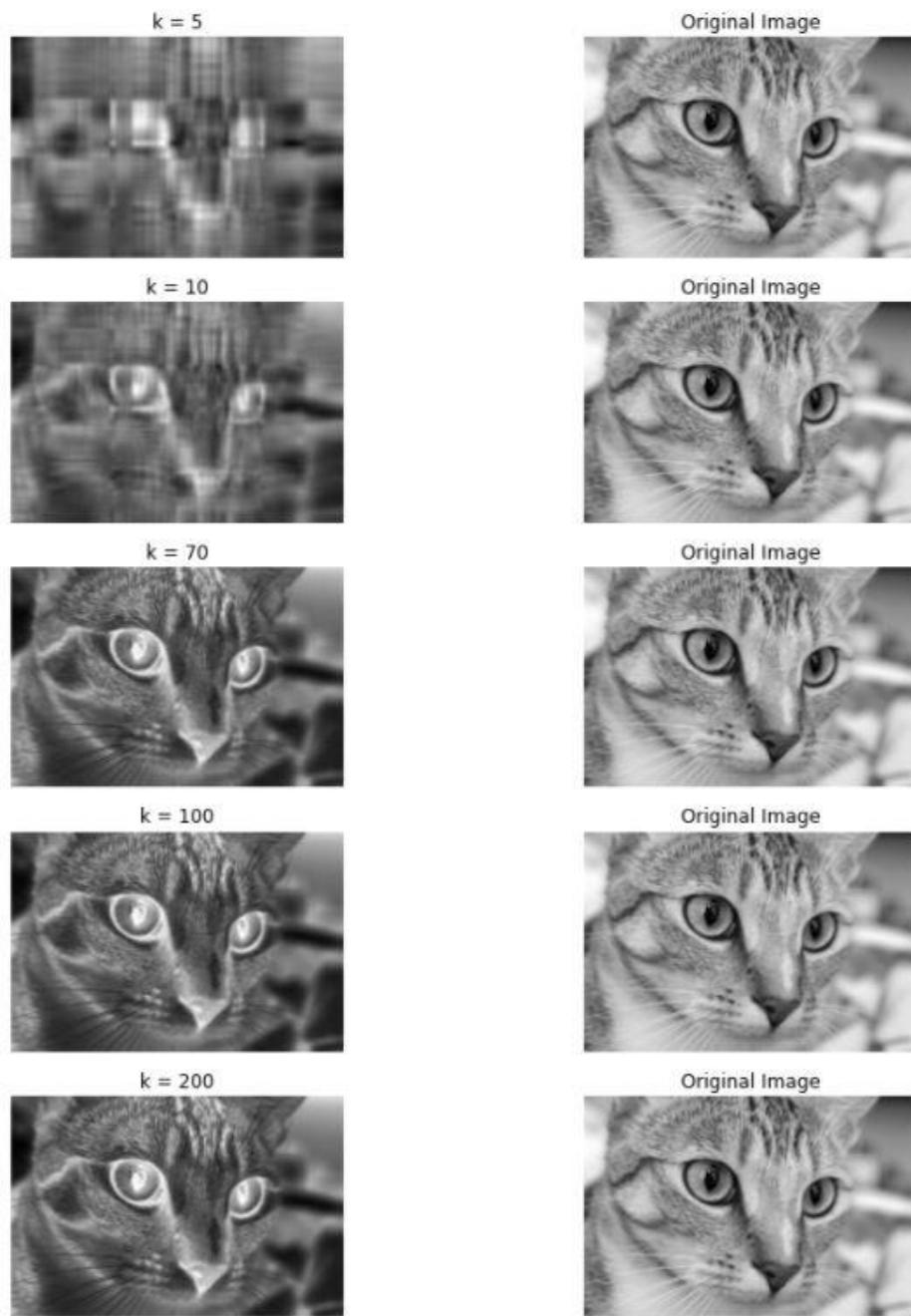
$$k = 3 \rightarrow k(m+n) = 3900 \quad \text{تقریباً } 99\% \text{ از فضای صرفه‌جویی خواهد شد}$$

همان‌طور که مشاهده می‌شود با هریار کاهش رتبه ماتریس، میزان قابل توجهی از فضای اشغال شده کم خواهد شد و البته از کیفیت عکس‌ها نیز کاسته می‌شود. بهترین تقریب برای عکس فشرده شده رتبه‌های ۳۰ و ۵۰ می‌باشند. نمودار (۴-۴) درصد تجمعی اطلاعات حفظ شده از تصویر ببر در رتبه‌های مختلف را نشان می‌دهد.

نمودار (۴-۴) درصد تجمعی اطلاعات حفظ شده عکس



مثال ۴-۴۹) تصویر (۱۰-۴) مثالی دیگر از کاربرد تجزیه مقادیر تکین در فشردهسازی تصویر یک گربه می‌باشد. می‌توان تقریب‌های مختلفی که از عکس گربه در نظر گرفته شده با رتبه‌های مختلف را با یکدیگر مقایسه و بررسی کرد.



شکل (۱۰-۴) عکس یک گربه در رتبه‌های مختلف

۲-۴-۴ کاهش ابعاد داده

یکی از چالش‌های متداول در یادگیری ماشین، وجود چند صد متغیر است، در حالی که بسیاری از الگوریتم‌های یادگیری ماشین، اگر با تعدادی بیش از یک مقدار مشخص متغیر کار کنند، با شکست مواجه می‌شوند. این موضوع، استفاده از تجزیه مقادیر تکین را برای کاهش متغیر در یادگیری ماشین ضروری می‌کند.

اگر تعداد و انواع مناسبی از ویژگی‌ها برای حل یک مسئله خاص به الگوریتم‌های یادگیری ماشین داده شود، این الگوریتم‌ها به خوبی کار می‌کنند. اما در صورتی که تعداد ویژگی‌ها (متغیرها) بسیار زیاد باشد، اغلب الگوریتم‌های یادگیری ماشین در حل مسئله دچار مشکل می‌شوند، زیرا با مسئله داده‌های ابعاد بالا^۱ مواجه خواهند بود. در اینجا بحث کاهش ابعاد آمطرح می‌شود.

مثال ۴-۵۰) فرض کنید ماتریس A با ابعاد $n \times m$ ، مجموعه‌ای از داده‌های آموزش باشد که n یعنی طول هر بردار عددی بسیار بزرگ است. هدف وارد کردن ماتریس A به الگوریتم خوشبندی آاست که خروجی آن، یک عدد ثابت از مراکز خوشة است. به علت بزرگ بودن n ، اجرای الگوریتم بسیار طول خواهد کشید و یا حتی ممکن است که ناپایدار باشد. بنابراین، باید تعداد متغیرها با استفاده از تجزیه مقادیر تکین کاهش پیدا کند. مراحل زیر، فرایند انجام این کار را نشان می‌دهد.

پس از فراخوانی داده‌ها، باید با کمک تجزیه مقادیر تکین، تقریب خوبی از ماتریس A پیدا کرد. انجام این کار با استفاده از فرمول $A = U\Sigma V^T$ امکان‌پذیر خواهد بود. بدین صورت که ماتریس A با کمک روش‌های گفته شده تجزیه خواهد شد. پس از کاهش ابعاد داده، با کمک الگوریتم خوشبندی، داده‌ها در خوشه‌های مختلف دسته‌بندی شده و سپس مراکز هر خوشه محاسبه می‌شوند.

^۱ High Dimensional Data
^۲ Dimensionality Reduction

^۳ Clustering

فصل پنجم

مقدار ویژه و بردار ویژه

فصل پنجم : مقدار ویژه و بردار ویژه

مطالب این فصل از [۳] و [۶] آورده شده است. در فصل اول به طور مختصر در مورد مقدار ویژه و بردار ویژه توضیح داده شد. در این فصل ابتدا به معرفی چند جمله‌ای مشخصه و قضیه مهم کیلی-همیلتون پرداخته می‌شود و پس از آن روش‌های تعیین چند جمله‌ای مشخصه و همچنین روش‌های تعیین مقادیر و بردارهای ویژه شرح داده می‌شود.

تعریف ۵-۱) فرض کنید A یک ماتریس $n \times n$ باشد. منظور از چند جمله‌ای مشخصه ماتریس A ، چند جمله‌ای از درجه n بر حسب λ به صورت زیر می‌باشد:

$$P(\lambda) = \det(\lambda I - A) = \lambda^n + p_1 \lambda^{n-1} + \cdots + p_{n-1} \lambda + p_n \quad (1-5)$$

مقادیر ویژه ماتریس A همان ریشه‌های $P(\lambda) = 0$ هستند.

قضیه زیر به قضیه کیلی-همیلتون معروف است.

قضیه ۵-۲) هر ماتریس در معادله مشخصه خود صدق می‌کند. یعنی اگر $P(\lambda)$ چند جمله‌ای مشخصه ماتریس A باشد، در این صورت $P(A) = 0$.

[برهان] رجوع شود به [۶].

در ادامه روش‌های تعیین چند جمله‌ای مشخصه یک ماتریس و سپس روش‌های محاسبه مقادیر ویژه آورده شده است.

$$\left. \begin{array}{l} \text{روش بسط دترمینان} \\ \text{روش کریلوف} \\ \text{روش لورییر (روش اثر ماتریس)} \end{array} \right\} \text{روش‌های تعیین چند جمله‌ای مشخصه یک ماتریس:}$$

روش بسط دترمینان بدین صورت است که فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ باشد؛ در این صورت می‌توان چند جمله‌ای مشخصه ماتریس A را از طریق محاسبه دترمینان زیر به دست آورد:

$$P(\lambda) = \det(\lambda I - A)$$

ایراد اساسی این روش آن است که وقتی ابعاد ماتریس A بالا رود، محاسبه دترمینان بسیار هزینه‌بر خواهد بود. بنابراین برای ابعاد بالای ماتریس A ، این روش مطروح است.

در روش کریلوف^۱، همانند روش بسط دترمینان فرض کنید که A یک ماتریس $n \times n$ باشد و معادله مشخصه آن نیز به صورت رابطه (۲-۵) باشد. چون هر ماتریس در معادله مشخصه خود صدق می‌کند، بنابراین:

$$A^n + p_1 A^{n-1} + \cdots + p_{n-1} A + p_n I_n = . \quad (2-5)$$

حال بردار دلخواه $Y^{(\cdot)}$ به صورت زیر تعریف می‌شود و از سمت چپ در رابطه (۲-۵) ضرب خواهد شد:

$$Y^{(\cdot)} = \begin{bmatrix} y_1^{(\cdot)} \\ y_2^{(\cdot)} \\ \vdots \\ y_n^{(\cdot)} \end{bmatrix}, \quad A^n Y^{(\cdot)} + p_1 A^{n-1} Y^{(\cdot)} + \cdots + p_{n-1} A Y^{(\cdot)} + p_n Y^{(\cdot)} = .$$

اگر قرار داده شود $Y^{(K)} = A^K Y^{(\cdot)}$ در این صورت رابطه بالا عبارت است از:

$$\begin{aligned} Y^{(n)} + p_1 Y^{(n-1)} + \cdots + p_{n-1} Y^{(1)} + p_n Y^{(\cdot)} &= . \Rightarrow \\ p_1 Y^{(n-1)} + \cdots + p_{n-1} Y^{(1)} + p_n Y^{(\cdot)} &= -Y^{(n)} \end{aligned} \quad (3-5)$$

فرم ماتریسی رابطه (۳-۵) به صورت زیر خواهد بود:

$$\begin{bmatrix} y_1^{(n-1)} & y_1^{(n-2)} & \cdots & y_1^{(\cdot)} \\ y_2^{(n-1)} & y_2^{(n-2)} & \cdots & y_2^{(\cdot)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ y_n^{(n-1)} & y_n^{(n-2)} & \cdots & y_n^{(\cdot)} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_n \end{bmatrix} = - \begin{bmatrix} y_1^{(n)} \\ y_2^{(n)} \\ \vdots \\ y_n^{(n)} \end{bmatrix}, \quad Y^{(K)} = \begin{bmatrix} y_1^{(K)} \\ y_2^{(K)} \\ \vdots \\ y_n^{(K)} \end{bmatrix}, K = 1, \dots, n$$

با حل دستگاه بالا (در صورت دارا بودن جواب یکتا) ضرایب معادله مشخصه به دست می‌آید. چنانچه $Y^{(\cdot)} = A^K Y^{(\cdot)}$ (به طور اتفاقی) بردار ویژه A^K باشد، ماتریس ضرایب دستگاه اخیر منفرد خواهد شد و در نتیجه $Y^{(\cdot)}$ باید تغییر کند. فرم ساده‌تر دستگاه روش کریلوف عبارت است از:

$$\left[A^{n-1} Y^{(\cdot)} \ A^{n-2} Y^{(\cdot)} \ \cdots \ A Y^{(\cdot)} \ Y^{(\cdot)} \right] \begin{bmatrix} p_1 \\ \vdots \\ p_n \end{bmatrix} = -A^n Y^{(\cdot)} \quad (4-5)$$

همچنین توجه داشته باشید که برای محاسبه ستون‌های ماتریس ضرایب نیازی به محاسبه توان‌های A نیست؛ فقط کافیست از ضرب متوالی A در بردار $Y^{(\cdot)}$ استفاده شود. یعنی:

$$AY^{(\cdot)} \xrightarrow{\times A} A^2 Y^{(\cdot)} \xrightarrow{\times A} A^3 Y^{(\cdot)} \xrightarrow{\times A} \cdots$$

^۱ Krylov

در روش لورییر^۱ یا همان روش اثر ماتریس برای محاسبه معادله مشخصه ماتریس A باید توجه داشت که اگر λ_1 , λ_2 و ... تا λ_n مقدار ویژه ماتریس A باشند، آنگاه:

$$\text{tr}(A) = \sum_{i=1}^n \lambda_i$$

حال اگر فرض کنید که معادله مشخصه ماتریس A به صورت زیر باشد:

$$P(\lambda) = \lambda^n - a_1\lambda^{n-1} - a_2\lambda^{n-2} - \cdots - a_{n-1}\lambda - a_n$$

در این صورت ضرایب a_i را می‌توان به صورت بازگشتی از روابط زیر تولید کرد:

$$a_i = \frac{1}{i} \text{tr}(A_i) , \quad A_i = \begin{cases} A & i = 1 \\ AB_{i-1} & i \geq 2 \end{cases} , \quad B_i = A_i - a_i I \quad (5-5)$$

مثال ۵-۳) چند جمله‌ای مشخصه ماتریس $A = \begin{bmatrix} 3 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix}$ به روش بسط دترمینان، روش کریلوف و روش لورییر به صورت زیر محاسبه خواهد شد.

با استفاده از بسط دترمینان می‌توان نوشت:

$$P(\lambda) = \det(\lambda I - A) = \begin{vmatrix} \lambda - 3 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \lambda & 1 \end{vmatrix} \Rightarrow$$

$$p(\lambda) = \lambda^3 - 2\lambda^2 - 3 = (\lambda - 3)(\lambda + 1)^2$$

حال با کمک روش کریلوف، ابتدا بردار $Y^{(0)} = \begin{bmatrix} 1 \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix}$ به صورت دلخواه در نظر گرفته می‌شود؛ در این حالت:

$$AY^{(0)} = \begin{bmatrix} 3 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} \Rightarrow A^2 Y^{(0)} = A \begin{bmatrix} 3 \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 9 \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$[AY^{(0)} \quad Y^{(0)}] \begin{bmatrix} p_0 \\ p_1 \end{bmatrix} = -A^2 Y^{(0)} \Rightarrow \begin{bmatrix} 3 & 1 \\ \cdot & \cdot \end{bmatrix} \begin{bmatrix} p_0 \\ p_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -9 \\ \cdot \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$p_0 = -2, p_1 = -3$$

بنابراین:

$$P(\lambda) = \lambda^3 + p_0\lambda^2 + p_1\lambda = \lambda^3 - 2\lambda^2 - 3$$

^۱ Laurier

در روش لورییر، ابتدا قرار داده می‌شود:

$$P(\lambda) = \lambda^3 - a_1\lambda^2 - a_2 \Rightarrow$$

$$a_1 = \frac{1}{1} \operatorname{tr}(A_1) = \operatorname{tr}(A) = 2 ,$$

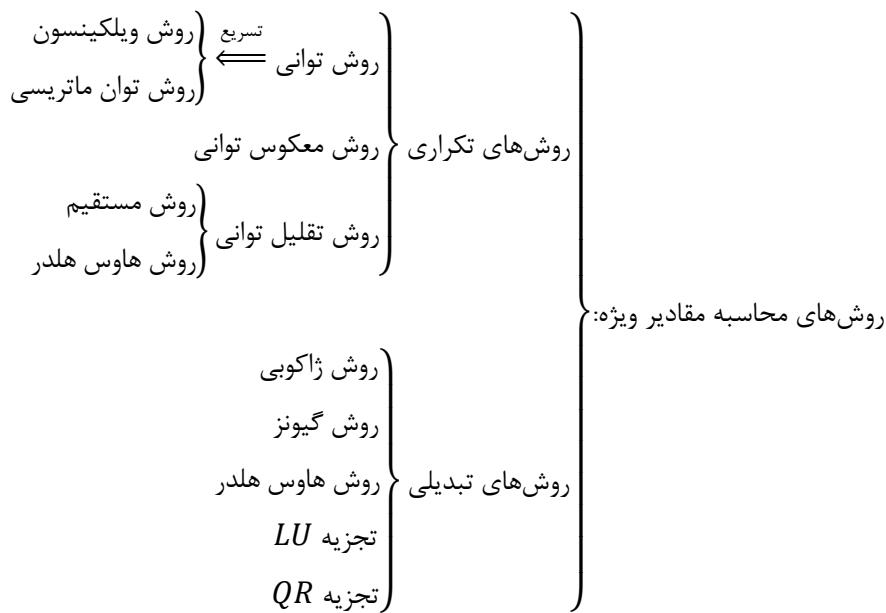
$$a_2 = \frac{1}{2} \operatorname{tr}(A_2) = \frac{1}{2} \operatorname{tr}(AB_1) = \frac{1}{2} \operatorname{tr}(A(A_1 - a_1 I)) = \frac{1}{2} \operatorname{tr}(A(A - 2I)) \Rightarrow$$

$$a_2 = \frac{1}{2} \operatorname{tr}\left(\begin{bmatrix} 3 & \cdot \\ \cdot & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & \cdot \\ \cdot & -2 \end{bmatrix}\right) = \frac{1}{2} \operatorname{tr}\left(\begin{bmatrix} 3 & \cdot \\ \cdot & 2 \end{bmatrix}\right) = \frac{6}{2} = 3$$

بنابراین می‌توان نوشت:

$$P(\lambda) = \lambda^3 - a_1\lambda^2 - a_2 = \lambda^3 - 2\lambda - 3$$

با مقدمات یاد شده، تا کنون می‌توان چند جمله‌ای مشخصه یک ماتریس را استخراج کرد. اما با توجه به این که چند جمله‌ای مشخصه ماتریس A یک چند جمله‌ای از درجه n می‌باشد؛ به ازای $n > 3$ فرمول تحلیلی برای به دست آوردن ریشه‌های $P(\lambda)$ موجود نیست. بنابراین باید از روش‌های دیگری برای دستیابی به ریشه‌ها استفاده نمود. در ادامه روش‌های یافتن مقادیر ویژه ماتریس $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ارائه شده است:



۱-۵ روش‌های تکراری

در فصل‌های قبل، برخی از روش‌های تکراری آموزش داده شد. حال در این بخش، کاربرد روش‌های تکراری برای مسائلی که در آن نیاز به محاسبه مقدار ویژه می‌باشد، اشاره خواهد شد. در حالت کلی روش‌های تکراری برای یافتن یک یا دو مقدار ویژه مناسب هستند؛ البته روش‌هایی نیز برای تعمیم این روش‌ها جهت یافتن تمام مقدار ویژه ماتریس وجود دارد. در این بخش فرض بر آن است که ماتریس A حقیقی و از مرتبه n بوده و دارای n بردار ویژه مستقل خطی است.

۱-۱-۵ روش توانی

در این روش، هدف یافتن بزرگترین مقدار ویژه A از نظر قدر مطلق می‌باشد. فرض کنید $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ مقدار ویژه‌ی ماتریس $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ باشد و $X^{(1)}, X^{(2)}, \dots, X^{(n)}$ بردارهای ویژه‌ی نظیر این مقدار ویژه باشند. دو حالت به وجود می‌آید یا بزرگترین مقدار ویژه A از لحاظ قدر مطلق، حقیقی بوده و تکراری نمی‌باشد و یا این‌که تکراری است. در هر دو حالت روش یافتن مقدار ویژه یکسان است.

$$|\lambda_1| > |\lambda_2| \geq \dots \geq |\lambda_n|, \quad (\text{بدون تکرار}) \quad (\text{تکراری})$$

فرض کنید $V^{(\cdot)} \neq 0$ برداری دلخواه باشد؛ آنگاه طبق فرض مستقل خطی بودن بردارهای ویژه A ، ضرایب $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n$ موجودند به طوری که:

$$V^{(\cdot)} = \alpha_1 X^{(1)} + \alpha_2 X^{(2)} + \dots + \alpha_n X^{(n)} = \sum_{i=1}^n \alpha_i X^{(i)} \quad (6-5)$$

حال چنانچه $V^{(k)}$ به صورت زیر تعریف شود:

$$V^{(k)} = A^k V^{(\cdot)}$$

با ضرب طرفین رابطه (6-5) در A^k از سمت چپ، می‌توان نوشت:

$$A^k V^{(\cdot)} = \sum_{i=1}^n \alpha_i A^k X^{(i)}, \quad A^k X^{(i)} = \lambda_i^k X^{(i)}$$

بنابراین:

$$V^{(k)} = \sum_{i=1}^n \alpha_i \lambda_i^k X^{(i)}$$

چون طبق فرض λ_1 بزرگترین مقدار ویژه A است. پس:

$$\begin{aligned} V^{(k)} &= \lambda_1^k \left[\alpha_1 X^{(1)} + \alpha_1 \left(\frac{\lambda_1}{\lambda_1}\right)^k X^{(2)} + \cdots + \alpha_n \left(\frac{\lambda_n}{\lambda_1}\right)^k X^{(n)} \right] \Rightarrow \\ \frac{V^{(k)}}{\lambda_1^k} &= \alpha_1 X^{(1)} + \sum_{i=2}^n \alpha_i \left(\frac{\lambda_i}{\lambda_1}\right)^k X^{(i)} \end{aligned} \quad (7-5)$$

چون طبق فرض $|\lambda_i| > |\lambda_1|$ باشد ($i = 2, 3, \dots, n$) بنابراین با حد گیری از طرفین رابطه (7-5) وقتی $k \rightarrow \infty$ می‌توان نوشت:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{V^{(k)}}{\lambda_1^k} = \alpha_1 X^{(1)}$$

بنابراین هنگامی که k به اندازه کافی بزرگ باشد، تمام جملات سری موجود در رابطه (7-5) قابل اعتماد خواهند بود. اگر $\alpha_1 \neq 0$ آنگاه کسر $\frac{V^{(k)}}{\lambda_1^k}$ به مضربی از بردار ویژه λ_1 نظیر α_1 میل می‌کند و اگر $\alpha_1 = 0$ در این صورت روی $X^{(1)}$ مولفه‌ای ندارد، در این صورت دنباله $V^{(k)}$ به $X^{(1)}$ همگرا نخواهد بود.

حال فرض کنید Y برداری ناصف و غیر عمود بر بردار $V^{(k)}$ باشد. در این صورت:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{Y^T V^{(k+1)}}{Y^T V^{(k)}} = \lambda_1$$

حال برای انتخاب بردار Y باید آن را به صورت $Y = e_i$ در نظر گرفت که i متناظر با مکان بزرگترین عضو $V^{(k)}$ از نظر قدر مطلق است و در این حالت Y بر $V^{(k)}$ عمود نخواهد بود.

$$Y = e_i = \begin{bmatrix} \vdots \\ 1 \\ \vdots \\ \vdots \end{bmatrix} \xrightarrow{\text{سطر } i \text{ ام}} \begin{bmatrix} \vdots \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \\ \vdots \end{bmatrix}$$

تذکر ۴-۵) در روند محاسبات، جهت جلوگیری از رشد خطای در هر مرحله بردار $V^{(k)}$ را بر بزرگترین مولفه‌اش (از لحاظ قدر مطلق) باید تقسیم کرد تا آن درایه تبدیل به ۱ یا -۱ شود.

تذکر ۵-۵) برای تمایز در محاسبات، بردارهای نرمال شده (بردارهایی که بزرگترین عضو آنها بر خود بردار تقسیم شده است) را با $U^{(k)}$ نمایش داده خواهد شد.

شرح الگوریتم روش توانی:

- ۱) بردار $V^{(0)}$ را انتخاب کرده و نرمال شده $V^{(0)}$ را باید معادل با $U^{(0)}$ در نظر گرفت.
- ۲) حال باید نوشت $AU^{(0)} = V^{(1)}$. بزرگترین مولفه بردار $V^{(1)}$ ، تقریبی از λ_1 خواهد بود ($\lambda_1 = \lambda_1^{(1)}$). در ادامه نرمال شده $V^{(1)}$ را باید معادل با $U^{(1)}$ در نظر گرفت.
- ۳) حال باید نوشت $AU^{(1)} = V^{(2)}$. بزرگترین مولفه بردار $V^{(2)}$ ، تقریبی از λ_1 خواهد بود ($\lambda_1 = \lambda_1^{(2)}$). در ادامه نرمال شده $V^{(2)}$ را باید معادل با $U^{(2)}$ در نظر گرفت.
- ۴) با ادامه همین روند تقریبی از λ_1 استخراج خواهد شد (λ_1 به دست آمده در گام k ام با $\lambda_1^{(k)}$ نمایش داده می‌شود).

مثال ۵-۶) بزرگترین مقدار ویژه ماتریس $A = \begin{bmatrix} 0 & 11 & -5 \\ -2 & 17 & -7 \\ -4 & 26 & -10 \end{bmatrix}$ با روش توانی به صورت زیر به دست خواهد آمد.

ابتدا برداری دلخواه برای $V^{(0)}$ در نظر گرفته می‌شود. فرضاً $V^{(0)} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$. نرمال شده آن را $U^{(0)}$ گویند، پس $U^{(0)} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$. حال باید قرار داده شود $V^{(1)} = AU^{(0)}$. بنابراین $V^{(1)}$ خواهد شد و بزرگترین مولفه آن تقریبی از λ_1 می‌باشد؛ یعنی $12 = \lambda_1^{(1)}$. نرمال شده $V^{(1)}$ را مساوی با $U^{(1)}$ باید در نظر گرفت. حال در ادامه $V^{(2)} = AU^{(1)}$ می‌باشد، پس:

$$U^{(1)} = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 1 \end{bmatrix} \Rightarrow V^{(2)} = \begin{bmatrix} \frac{7}{3} \\ \frac{10}{3} \\ \frac{16}{3} \end{bmatrix} \Rightarrow \lambda_1^{(2)} = \frac{16}{3}$$

$$U^{(2)} = \begin{bmatrix} \frac{7}{16} \\ \frac{5}{8} \\ \frac{1}{1} \end{bmatrix} \Rightarrow V^{(3)} = \begin{bmatrix} \frac{15}{8} \\ \frac{11}{4} \\ \frac{9}{2} \end{bmatrix} \Rightarrow \lambda_1^{(3)} = \frac{9}{2}$$

با ادامه همین روند، بعد از ۸ تکرار، ماتریس $V^{(8)}$ به صورت $\begin{bmatrix} 1/6069 \\ 2/4088 \\ 4/0126 \end{bmatrix}$ خواهد شد و $\lambda_1^{(8)} = 4/0126$.

سرعت همگرایی در روش توانی به $\left| \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right|$ وابسته است. هر چه این نسبت کوچکتر باشد، سرعت همگرایی روش توانی نیز بیشتر خواهد بود. در ادامه به دو روش جهت سرعت بخشیدن به روش توانی می‌توان اشاره کرد:

$$\begin{cases} \text{تسريع همگرایی روش توانی:} \\ \text{روش توان ماتریسی} \end{cases}$$

۱-۱-۱-۱ روش ویلکینسون^۱

فرض کنید λ_1 و λ_2 اولین و دومین مقدار ویژه‌ی A از نظر بزرگی باشند، به طوری که $|\lambda_1| > |\lambda_2|$ باشد؛ در این صورت $p - \lambda_1$ و $p - \lambda_2$ مقادیر ویژه ماتریس $A - pI$ باشند. حال چنانچه p طوری انتخاب شود که:

$$|\lambda_1 - p| > |\lambda_2 - p| \geq |\lambda_i - p|, i = 3, 4, \dots, n \quad (\text{A-5})$$

در این حالت سرعت همگرایی روش توانی برای یافتن مقادیر ویژه $A - pI$ به $\frac{\lambda_2 - p}{\lambda_1 - p}$ وابسته است. برای حداکثر نمودن سرعت همگرایی روش توانی، باید p را طوری انتخاب کرد که اولاً رابطه (A-5) برقرار باشد و ثانياً $\frac{\lambda_2 - p}{\lambda_1 - p}$ مینیمم گردد. بنابراین برای محاسبه بزرگترین مقدار ویژه A (از لحاظ قدر مطلق)، می‌توان روش توانی را برای ماتریس $A - pI$ انجام داد و بعد از تعیین بزرگترین مقدار ویژه $A - pI$ ، این مقدار را با p جمع کرد.

تذکر ۷-۵) از لحاظ تئوری حداکثر سرعت همگرایی روش توانی زمانی حاصل می‌شود که $\frac{\lambda_1 + \lambda_n}{2} = p$ باشد.

مثال ۸-۵) سرعت همگرایی روش توانی و روش ویلکینسون برای ماتریس $A = \begin{bmatrix} -13 & 23 & 17 & 12 \\ 23 & -13 & 17 & 13 \\ 17 & 17 & -7 & 13 \\ 12 & 13 & 13 & 1 \end{bmatrix}$ به صورت زیر خواهد بود.

با استفاده از روش توانی بر روی ماتریس A ، مقدار ویژه $\lambda_1^{(59)} = 39/5039$ به دست می‌آید؛ یعنی بعد از ۵۹ تکرار به مقدار گفته شده می‌توان رسید. حال چنانچه در روش ویلکینسون $-24 = p$ در نظر گرفته شود، باید به دنبال یافتن بزرگترین مقدار ویژه $A - pI = A + 24I$ بود. حال با به کار بردن روش توانی برای $A + 24I$ ، بعد از ۷ تکرار به مقدار $\lambda_1^{(7)} = 63/5039$ می‌توان رسید. با کم کردن ۲۴ از این مقدار، بزرگترین مقدار ویژه A ، تولید خواهد شد؛ یعنی:

$$\lambda_1^{(7)} - 24 = 39/5039$$

^۱ Wilkinson

۲-۱-۵ روش توان ماتریسی

فرض کنید $|\lambda_n| \geq \dots \geq |\lambda_1| > |\lambda_2| \dots > |\lambda_m|$ مقدار ویژه ماتریس A باشند، در این صورت می‌توان نوشت:

$$|\lambda_1^m| > |\lambda_2^m| \geq \dots \geq |\lambda_n^m|$$

از طرفی اگر $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ مقدار ویژه A باشند، $\lambda_1^m, \lambda_2^m, \dots, \lambda_n^m$ مقدار ویژه A^m می‌باشند. از طرفی سرعت همگرایی روش توانی برای A و A^m به ترتیب به $\left|\frac{\lambda_2}{\lambda_1}\right|^m$ و $\left|\frac{\lambda_3}{\lambda_1}\right|^m$ وابسته خواهد بود. این بدین معنی است که چنانچه روش توانی به جای پیاده‌سازی برای ماتریس A ، برای ماتریس A^m پیاده‌سازی شود، سرعت همگرایی روش توانی بسیار بیشتر خواهد بود. در نهایت ریشه m ام گرفتن از مقدار ویژه تولید شده‌ی از روش توانی برای A^m ، بزرگترین مقدار ویژه A خواهد بود.

تذکر ۵-۶) لازم به ذکر است که توان m باید فرد در نظر گرفته شود؛ زیرا اگر m زوج باشد، در این صورت مثبت یا منفی بودن λ_1 را نمی‌توان از روی λ_1^m تشخیص داد.

مثال ۵-۱۰) ماتریس $A = \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 2 \end{bmatrix}$ را در نظر بگیرید. نتایج به کار بردن روش توان ماتریسی برای ماتریس‌های A^2 و A^3 به فرم زیر خواهد بود.

جدول (۵-۱) نتایج استفاده از روش توان ماتریسی

تکرارها k	A	A^2	A^3
	مقدار ویژه	$\sqrt[m]{\text{مقدار ویژه}}$	$\sqrt[3]{\text{مقدار ویژه}}$
۱	۵	۴/۳۵۸۹	۴/۲۵۲۳
۲	۳/۸	۴/۰۱۹۷	۳/۹۹۶۵
۳	۴/۰۵۲۶	۴/۰۰۱۲	۴/۰۰۰۰

همان‌طور که مشاهده می‌شود استفاده از A^2 و A^3 سرعت همگرایی را بیشتر کرده است. زیرا مقدار دقیق بزرگترین مقدار ویژه‌ی این ماتریس $\lambda_1 = 4$ است.

۲-۱ روش معکوس توانی

روش معکوس توانی نیز همانند روش توانی می‌باشد، با این تفاوت که در این روش می‌توان کوچکترین مقدار ویژه به لحاظ قدر مطلق (نzdیکترین مقدار به عدد صفر) را پیدا گرد. همچنین پس از ذکر روش مذکور، روش دیگری برای پیدا کردن مقدار ویژه نزدیک به عددی دلخواه گفته می‌شود.

فرض کنید A ماتریسی معکوس‌پذیر باشد. چنانچه $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ مقادیر ویژه A باشند، به طوری که:

$$|\lambda_1| \geq |\lambda_2| \geq \dots \geq |\lambda_{n-1}| > |\lambda_n|$$

در این صورت محاسبه کوچکترین مقدار ویژه ماتریس A ، معادل با محاسبه بزرگترین مقدار ویژه ماتریس A^{-1} و سپس معکوس کردن این مقدار خواهد بود. زیار مقادیر ویژه A^{-1} عبارتند از:

$$\frac{1}{|\lambda_n|} > \frac{1}{|\lambda_{n-1}|} \geq \dots \geq \frac{1}{|\lambda_1|}$$

برای این منظور بردار ناصفر $V_{n \times 1}^{(1)}$ انتخاب شده، نرمال شده آن را مساوی با $U^{(0)}$ قرار داده و می‌توان نوشت:

$$V^{(1)} = A^{-1} U^{(0)} \quad (9-5)$$

می‌توان به صورت مستقیم با محاسبه A^{-1} طبق روش‌های گفته شده در فصل دوم، معادله (۹-۵) را حل کرد؛ ولی چون محاسبه A^{-1} دشوار است، می‌توان به جای رابطه (۹-۵)، از رابطه معادل با آن یعنی (۱۰-۵) به صورت زیر استفاده کرد:

$$AV^{(1)} = U^{(0)} \quad (10-5)$$

با حل رابطه (۱۰-۵)، $V^{(1)}$ استخراج خواهد شد. بزرگترین درایه $V^{(1)}$ تقریبی از $\frac{1}{\lambda_n}$ خواهد بود که با $\frac{1}{\lambda_n^{(1)}}$ نمایش داده می‌شود. دوباره نرمال شده $V^{(1)}$ را مساوی با $U^{(1)}$ قرار داده و همین روند ادامه پیدا خواهد کرد تا بعد از k مرحله، تقریبی برای $\frac{1}{\lambda_n^{(k)}}$ به دست آید و بدین ترتیب تقریبی از خود $\lambda_n^{(k)}$ (کوچکترین مقدار ویژه A به لحاظ قدر مطلق) به دست می‌آید.

حال فرض کنید که هدف مسئله یافتن نzdیکترین مقدار ویژه به عدد مفروض p است (یعنی λ ای که کمترین فاصله را از عدد مفروض p دارد یا به عبارت دیگر هدف یافتن λ ای است که $|p - \lambda|$ کمترین مقدار خود را دارا باشد). از طرفی $p - \lambda$ مقدار ویژه $A - pI$ است؛ پس هدف پیدا کردن کوچکترین مقدار ویژه همین ماتریس می‌باشد. طبق روش معکوس توانی، ایتدا کوچکترین مقدار ویژه ماتریس $A - pI$ را باید به دست آورد، سپس آن را با p چمغ نمود تا نzdیکترین مقدار ویژه A به عدد مفروض p محاسبه گردد.

مثال ۱۱) نزدیکترین مقدار ویژه ماتریس $A = \begin{bmatrix} 3 & 6 & 8 \\ 4 & 11 & 16 \\ 6 & 15 & 40 \end{bmatrix}$ را می‌توان به صورت زیر به دست آورد. همچنین بردارهای ویژه نرمال تولید شده در هر گام نیز در ادامه نمایش داده شده است.

ابتدا ماتریس $A - 5I$ ساخته می‌شود که به صورت زیر خواهد بود:

$$A - 5I = \begin{bmatrix} -2 & 6 & 8 \\ 4 & 6 & 16 \\ 6 & 15 & 35 \end{bmatrix}$$

حال با استفاده از روش معکوس توانی، کوچکترین مقدار ویژه ماتریس فوق را باید پیدا کرد. یا به عبارت دیگر بزرگترین مقدار ویژه وارون ماتریس مذکور باید پیدا شود. این مقدار را با μ می‌توان به صورت زیر نمایش داد:

جدول (۲-۵) نتایج استفاده از روش معکوس توانی

k تکرارها	$(V^{(k)})^T$	μ
۱	(۰/۷۳۴۷ و ۱ و ۰/۵۵۱۰)	۱۵/۴۶۶۰
۲	(۰/۷۴۶۲ و ۱ و ۰/۵۵۷۵)	۱۵/۵۴۲۸
۳	(۰/۷۴۶۰ و ۱ و ۰/۵۵۷۵)	۱۵/۵۴۲۱
۴	(۰/۷۶۶۰ و ۱ و ۰/۵۵۷۵)	۱۵/۵۴۲۱

یعنی بزرگترین مقدار ویژه $(A - 5I)^{-1}$ عبارت است از:

$$\mu = 15/5421$$

لذا کوچکترین مقدار ویژه $A - 5I$ عبارت است از:

$$\lambda = \frac{1}{15/5421} = .0643$$

در نتیجه نزدیکترین مقدار ویژه ماتریس A به عدد ۵ عبارت است از:

$$\lambda = 5 + .0643 = 5/0643$$

روش‌های توانی و معکوس توانی، برای پیدا کردن بزرگترین مقدار ویژه، کوچکترین مقدار ویژه و مقدار ویژه خاص مورد نظر، روش‌های بسیار مناسبی هستند. در ادامه روشی تکراری جهت پیدا کردن تمام مقادیر ویژه ماتریس A ذکر شده است.

۱-۳-۳ روش تقلیل توانی

اساس این روش بر این مبناست که ابتدا به روش توانی λ_1 و X_1 محاسبه می‌شود، سپس ماتریس $A_{n \times n}$ به یک ماتریس $(1 - (n - 1)X_1)$ تقلیل پیدا کرده که مقادیر ویژه این ماتریس همان $(1 - (n - 1)\lambda_1)$ مقدار ویژه‌ی A جز λ_1 خواهد بود. حال دوباره با روش توانی، بزرگترین مقدار ویژه‌ی این ماتریس تقلیل یافته، یعنی λ_2 به دست می‌آید. سپس به طور مشابه، این ماتریس به یک ماتریس $(1 - (n - 2)X_2)$ تقلیل می‌باید و به همین ترتیب، با ادامه این روند برای ماتریس‌های تقلیل یافته، کلیه مقادیر ویژه ماتریس A تولید خواهد شد. در ادامه دو روش جهت استخراج کلیه مقادیر ویژه‌ی A ارائه شده است.

۱-۳-۴ روش مستقیم

روش مستقیم تقلیل توانی در قضیه زیر یعنی قضیه (۱۲-۵) بیان شده است.

قضیه (۱۲-۵) فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ و دارای مقادیر ویژه $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ باشد. چنانچه بزرگترین مقدار ویژه A به لحاظ قدر مطلق λ_1 باشد و بردار ویژه‌ی نظیر آن X_1 باشد و همچنین Y_1 مساوی با بردار نرمال شده‌ی X_1 باشد، آنگاه این بردار حداقل دارای یک عنصر (درایه) برابر ۱ است. اگر این درایه ۱ در مکان k ام بردار Y_1 قرار داشته باشد و W^T نیز سطر k ام ماتریس A باشد؛ در این صورت ماتریس B به صورت:

$$B = A - Y_1 W^T \quad (11-5)$$

دارای مقادیر ویژه $\lambda_2, \lambda_3, \dots, \lambda_n$ می‌باشد.

برهان) رجوع شود به [۶].

مثال (۱۳-۵) مقادیر ویژه ماتریس $A = \begin{bmatrix} 2 & 3 & 2 \\ 10 & 3 & 4 \\ 3 & 6 & 1 \end{bmatrix}$ با روش تقلیل توانی مستقیم به صورت زیر خواهد بود.

ابتدا با استفاده از روش توانی بزرگترین مقدار ویژه‌ی A را باید به دست آورد. این مقدار ویژه، $\lambda_1 = 11$ می‌باشد و بردار ویژه نظیر آن $X_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}^T$ است. نرمال شده X_1 مساوی با $Y_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}^T$ قرار خواهد گرفت. بزرگترین درایه Y_1 در مکان دوم قرار دارد، یعنی $2 = k$. بنابراین سطر دوم ماتریس A باید در W^T قرار گیرد؛ یعنی $W^T = [1 \ 0 \ 3 \ 4]$.

حال ماتریس B به صورت زیر تولید خواهد شد:

$$B = A - Y_1 W^T = \begin{bmatrix} -3 & 1/5 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot \\ -4/5 & -3/75 & -2 \end{bmatrix}$$

حال با حذف سطر دوم و ستون دوم ماتریس B , ماتریس جدید به صورت زیر خواهد بود:

$$C = \begin{bmatrix} -3 & \cdot \\ -4/5 & -2 \end{bmatrix}$$

مقدادیر ویژه ماتریس C همان مقدادیر ویژه A می‌باشد که از آن حذف شده است. چون C ماتریسی مثلثی است، بنابراین مقدادیر ویژه‌ی آن، همان عناصر روی قطر اصلی ماتریس می‌باشند، یعنی $-3 = \lambda_3 = -2 = \lambda_2$ و $\lambda_1 = 1$ است.

۲-۳-۱-۵ روش هاووس هلدر

اساس کار این روش در قضیه زیر بیان شده است.

قضیه ۱۴-۵) فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ و دارای مقدادیر ویژه $\lambda_1, \dots, \lambda_n$ باشد. چنانچه بزرگترین مقدار ویژه‌ی A به لحاظ قدر مطلق λ_1 باشد و بردار ویژه نظیر آن X_1 باشد و همچنین H معروف ماتریس هاووس هلدری باشد که از روی X_1 ساخته شده است؛ یعنی:

$$U = X_1 + sign\{x_1\} \|x_1\|_2 e_1 \in \mathbb{R}^{n \times 1}$$

$$H = I_n - \frac{UU^T}{U^T U}, H \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

آنگاه:

$$A_1 = HAH = \begin{bmatrix} \lambda_1 & b^T \\ 0 & A_{\setminus 1} \end{bmatrix}$$

که در آن $A_2 \in \mathbb{R}^{(n-1) \times (n-1)}$ می‌باشد و مقدادیر ویژه A_2 همان مقدادیر ویژه ماتریس A هستند به جز λ_1 یعنی $|\lambda_1| > |\lambda_2| > |\lambda_3| > \dots \geq |\lambda_n|$ آنگاه λ_1 بزرگترین مقدار ویژه A است.

برهان) رجوع شود به [۶].

مثال ۱۵-۵) چنانچه بزرگترین مقدار ویژه ماتریس $\lambda_1 = 11$ باشد و بردار ویژه نظیر آن به صورت $X_1 = \left[\frac{1}{2}, 1, \frac{3}{4} \right]^T$ باشد؛ در این صورت سایر مقادیر ویژه A با کمک روش هاووس هلدر به صورت زیر به دست خواهد آمد.

ابتدا U را باید به صورت زیر تشکیل داد:

$$U = X_1 + sign\left(\frac{1}{2}\right) \|X_1\|_2 e_1 \Rightarrow$$

$$U = \begin{bmatrix} \frac{1}{2} + \frac{\sqrt{29}}{4} \\ 1 \\ \frac{3}{4} \end{bmatrix}$$

حال باید H را به صورت زیر محاسبه کرد:

$$H = I_3 - \frac{UU^T}{U^TU} \Rightarrow$$

$$H = \begin{bmatrix} -0/3714 & -0/7428 & -0/5571 \\ -0/7428 & 0/5978 & -0/3017 \\ -0/5571 & -0/3017 & 0/7737 \end{bmatrix}$$

از طرفی:

$$HAH = \begin{bmatrix} 11 & 4/6035 & 4/1954 \\ 0 & -4/1880 & -0/8533 \\ 0 & 3/0463 & -0/8120 \end{bmatrix}$$

حال کافیست مقادیر ویژه A_2 که به صورت زیر می‌باشد را به دست آورد:

$$A_2 = \begin{bmatrix} -4/1880 & -0/8533 \\ 3/0463 & -0/8120 \end{bmatrix}$$

مقادیر ویژه A_2 عبارتند از:

$$\lambda_2 = -4, \quad \lambda_3 = -2$$

۲-۵ روش‌های تبدیلی

در این روش با استفاده از تبدیلات مشابه، ماتریسی با مقادیر ویژه یکسان با ماتریس اولیه، اما با فرم ساده‌تر تولید می‌گردد و سپس مقادیر ویژه و بردارهای ویژه‌ی ماتریس جدید محاسبه می‌شوند. ماتریس‌های تبدیلی به کار رفته در این روش، ماتریس‌هایی متعامد می‌باشند؛ زیرا این دست از ماتریس‌ها، برای کاهش و یا کنترل خطا مناسب‌ترین هستند. در ادامه ۵ روش تبدیلی برای تولید مقادیر ویژه و بردارهای ویژه ارائه می‌گردد. قبل از ارائه روش‌ها، نیاز به ارائه تعاریف ماتریس ۳ قطری و ماتریس بالا (پایین) هسنبرگی و همچنین چگونگی تعیین مقادیر ویژه این دست از ماتریس‌ها می‌باشد.

تعریف ۵-۱۶) ماتریس مربعی A را ۳ قطری گویند، هرگاه $a_{ij} = 0 \forall |i - j| > 1$ باشد. فرم کلی یک ماتریس ۳ قطری به صورت زیر است:

$$\begin{bmatrix} b_1 & c_1 & \cdot & \cdots & \cdots & \cdot \\ a_1 & b_2 & c_2 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \cdot & a_2 & b_3 & c_3 & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & a_{n-1} & b_{n-1} & c_{n-1} \\ \cdot & \cdots & \cdots & \cdot & a_n & b_n \end{bmatrix}_{n \times n}$$

روش تعیین مقادیر ویژه ماتریس ۳ قطری متقارن به صورت زیر می‌باشد:

ابتدا فرض کنید که A یک ماتریس ۳ قطری متقارن همانند زیر باشد:

$$A = \begin{bmatrix} b_1 & c_1 & \cdot & \cdots & \cdots & \cdot \\ c_1 & b_2 & c_2 & \ddots & \ddots & \vdots \\ \cdot & c_2 & b_3 & c_3 & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & c_{n-2} & b_{n-1} & c_{n-1} \\ \cdot & \cdots & \cdots & \cdot & c_{n-1} & b_n \end{bmatrix}_{n \times n}$$

هدف این است که یک فرمول بازگشتی برای تولید چند جمله‌ای مشخصه ماتریس A ارائه شود. در این صورت چنانچه چندجمله‌ای مشخصه ماتریس A با $f_n(\lambda)$ نمایش داده شود، آنگاه از رابطه بازگشتی زیر به دست خواهد آمد:

$$\begin{cases} f_r(\lambda) = (\lambda - b_r)f_{r-1}(\lambda) - c_{r-1}^r f(\lambda), & r = 2, 3, \dots, n \\ f_1(\lambda) = 1, & f_0(\lambda) = \lambda - b_1 \end{cases}$$

حال می‌توان مقادیر ویژه ماتریس A را از این چند جمله‌ای مشخصه استخراج کرد.

مثال ۱۷-۵) معادله مشخصه ماتریس ۳ قطری و متقارن بازگشتی به صورت $A = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 2 & 3 & 1 \\ 0 & 1 & 4 \end{bmatrix}$ با استفاده از فرمول بازگشتی به صورت زیر به دست خواهد آمد.

$$f_1(\lambda) = 1, \quad f_1(\lambda) = \lambda - 1$$

$$r = 2 \Rightarrow f_2(\lambda) = (\lambda - b_2)f_1(\lambda) - c_1^T f_1(\lambda) = (\lambda - 3)(\lambda - 1) - 2^T = \lambda^2 - 4\lambda - 1$$

$$r = 3 \Rightarrow f_3(\lambda) = (\lambda - 4)f_2(\lambda) - c_2^T f_2(\lambda) = (\lambda - 4)(\lambda^2 - 4\lambda - 1) - 1(\lambda - 1) \Rightarrow$$

$$f_3(\lambda) = \lambda^3 - 8\lambda^2 + 14\lambda + 5$$

تعريف ۱۸-۵) ماتریس مرتبی A را یک ماتریس پایین هسنبرگی گویند، هرگاه:

$$\forall j > i + 1 : a_{ij} = 0$$

به عبارت دیگر یک ماتریس پایین مثلثی که بالای قطر اصلی آن یک قطر دیگر قرار گرفته است.

فرم کلی یک ماتریس پایین هسنبرگی به صورت زیر است:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \ddots & \ddots & \vdots \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & a_{n-1,n} \\ a_{n1} & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

تعريف ۱۹-۵) ماتریس مرتبی A را یک ماتریس بالا هسنبرگی گویند، هرگاه:

$$\forall i > j + 1 : a_{ij} = 0$$

به عبارت دیگر یک ماتریس بالا مثلثی که پایین قطر اصلی آن یک قطر دیگر قرار گرفته است.

فرم کلی یک ماتریس بالا هسنبرگی به صورت زیر است:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & a_{32} & a_{33} & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & a_{43} & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \cdots & \cdots & \cdots & a_{n,n-1} & a_{nn} \end{bmatrix}$$

قضیه ۲۰-۵) فرض کنید ماتریس پایین هسنبرگی A داده شده باشد. چنانچه مقدار ویژه λ و X بردار ویژه نظری λ باشد؛ در این صورت می‌توان نوشت:

$$AX = \lambda X, X \neq 0, X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix} \quad (12-5)$$

برهان) رجوع شود به [۶].

فرم باز شده دستگاه (۱۲-۵) به صورت زیر خواهد بود (۰)

$$\begin{cases} (a_{11} - \lambda)x_1 + a_{12}x_2 = 0 \\ a_{21}x_1 + (a_{22} - \lambda)x_2 + a_{23}x_3 = 0 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + \cdots + (a_{nn} - \lambda)x_n = 0 \end{cases}$$

که در آن x_n, \dots, x_1 و λ مجھول هستند. حال چنانچه قرار داده شود $x_1 = 1$ ، از معادل اول x_2 ، از معادله دوم x_3 و به همین ترتیب از معادله $(1-n)$ ام x_n به دست می‌آید. چنانچه قرار داده شود:

$$F(\lambda) = a_{n1}x_1 + \cdots + (a_{nn} - \lambda)x_n \quad (13-5)$$

آنگاه:

$$\det(A - \lambda I) = cF(\lambda), \quad c = (-1)^{n+1} \prod_{i=1}^{n-1} a_{i,i+1} \quad (14-5)$$

تذکر ۲۱-۵) با روشی کاملاً مشابه با قضیه (۲۰-۵) می‌توان مقادیر ویژه یک ماتریس بالا هسنبرگی را محاسبه کرد.

مثال ۲۲-۵) معادله مشخصه ماتریس پایین هسنبرگی $A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 3 & 4 & 1 \\ 6 & 7 & 8 \end{bmatrix}$ به صورت زیر به دست خواهد آمد.

ابتدا دستگاه متناظر با ماتریس A با شرط ناصرف بودن X و $(A - \lambda I)X = 0$ باید تولید شود. پس:

$$\begin{cases} (2 - \lambda)x_1 + x_2 = 0 \\ 3x_1 + (4 - \lambda)x_2 + x_3 = 0 \\ 6x_1 + 7x_2 + (8 - \lambda)x_3 = 0 \end{cases}$$

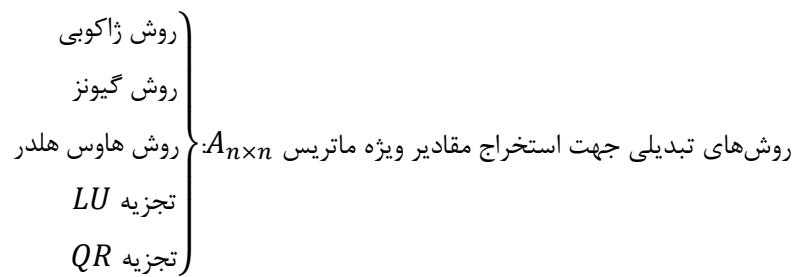
حال x_1 مساوی با ۱ قرار داده می‌شود. بنابراین اگر روابط بالا به ترتیب (۱)، (۲) و (۳) نامگذاری شوند، می‌توان آن‌ها را با توجه به $x_1 = 1$ به صورت زیر بازنویسی کرد:

$$(1) \xrightarrow{x_1=1} (2 - \lambda) + x_2 = 0 \Rightarrow x_2 = \lambda - 2$$

$$(2) \xrightarrow{x_1=\lambda-2} 3 + (4 - \lambda)(\lambda - 2) + x_3 = 0 \Rightarrow x_3 = \lambda^2 - 6\lambda + 5$$

$$(3) \xrightarrow{} F(\lambda) = 6 + 7(\lambda - 2) + (8 - \lambda)(\lambda^2 - 6\lambda + 5) = -\lambda^3 + 14\lambda^2 - 46\lambda - 32$$

در ادامه روش‌های تبدیلی جهت استخراج مقادیر ویژه $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ آورده شده است.



۱-۲-۵ روش ژاکوبی

فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ و متقارن باشد. بدون شک ساده‌ترین فرمی که می‌توان ماتریس A را به آن تبدیل کرد، فرم قطری است؛ زیرا در این صورت مقادیر ویژه ماتریس A ، همان اعضای روی قطر اصلی ماتریس قطری خواهد بود. این روش در واقع جهت تبدیل یک ماتریس متقارن $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ، به یک ماتریس قطری به‌وسیله حذف عناصر غیر واقع بر قطر اصلی ماتریس A بنا شده است. این فرایند تکراری است و در هر مرحله به‌وسیله یک ماتریس متعامد، یک صفر غیر قطری در A تولید می‌شود. البته متأسفانه در این روش با تولید هر صفر جدید، عنصر غیر صفری در محل صفرهای قبلی ایجاد خواهد شد.

روش ژاکوبی با صفر نمودن بزرگترین عنصر غیر قطری از نظر قدر مطلق در هر مرحله ادامه می‌یابد و هنگامی که تمام عناصر غیر قطری از نظر قدر مطلق از عدد کوچک مشخصی (ϵ همانند) کمتر باشند، عملیات خاتمه یافته و عناصر روی قطر اصلی به عنوان مقادیر ویژه ماتریس A انتخاب می‌شوند.

ایده کار روش ژاکوبی بدین صورت است که:

فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ و متقارن باشد. طبق قضایای مطرح شده، ماتریس متعامدی چون P موجود است که رابطه‌ی $P^T AP = D$ برقرار باشد که در آن D یک ماتریس قطری است و اعضای روی قطر اصلی آن معرف مقادیر ویژه A می‌باشند.

در واقع در این روش، هدف یافتن دنباله S_k از ماتریس‌های متعامد است به طوری که:

$$\lim_{k \rightarrow \infty} S_1 S_2 \cdots S_k = P$$

حال اگر قرار داده شود:

$$A_k = S_k^T \cdots S_1^T A S_1 \cdots S_k$$

آنگاه به صورت ساده‌تر می‌توان نوشت:

$$A_k = S_k^T A_{k-1} S_k , \quad A_{\cdot} = A$$

واضح است که A_k با A متشابه بوده و در نتیجه دارای مقادیر ویژه یکسان می‌باشند. حال فرض کنید اعضای A_k با A نمایش داده شود. همچنین فرض کنید که بزرگترین عنصر غیر قطری در ماتریس A_{k-1} باشد؛ در این صورت چنانچه ماتریس S_k به صورت زیر تعریف شود:

$$\begin{cases} s_{pp}^{(k)} = s_{qq}^{(k)} = \cos \theta_k \\ s_{pq}^{(k)} = -s_{qp}^{(k)} = \sin \theta_k \\ s_{ii}^{(k)} = \cdot , \quad s_{ij}^{(k)} = \cdot \end{cases}$$

ماتریس S_k یک ماتریس متعامد است که ماتریس دوران نامیده می‌شود. در این ماتریس، θ_k طوری انتخاب می‌شود که در مرحله بعد $a_{pq}^{(k)} = 0$ شود. در این صورت می‌توان نوشت:

$$\tan(2\theta_k) = \frac{-2a_{pq}^{(k-1)}}{a_{pp}^{(k-1)} - a_{qq}^{(k-1)}}$$

و θ_k طوری انتخاب می‌شود که $|\theta_k| \leq \frac{\pi}{4}$. در واقع همان ماتریس گیونز سطر p ام و ستون q ام می‌باشد. یعنی:

$$S_k = G(p, q, \theta_k)$$

حال با ضرب S_k از سمت چپ و راست در ماتریس A_{k-1} به ماتریسی باید رسید که:

$$A_k = S_k^T A_{k-1} S_k$$

و درایه $a_{qp}^{(k)}$ و $a_{pq}^{(k)}$ صفر شده‌اند.

تذکر ۵) p و q طوری انتخاب می‌شوند که $(p < q)$ $a_{pq}^{(k-1)}$ بزرگترین عنصر به لحاظ قدر مطلق غیر قطری A_{k-1} باشد. با ادامه همین روند، می‌توان نشان داد ماتریس A_k به سمت یک ماتریس قطری میل خواهد کرد که اعضای قطری آن همان مقادیر ویژه ماتریس A می‌باشند.

مثال ۵) مقادیر ویژه ماتریس $A = \begin{bmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ 7 & 5 & 9 & 10 \end{bmatrix}$ با روش ژاکوبی به صورت زیر به دست می‌آید.

ابتدا متقارن بودن A بررسی می‌شود که در این مثال قطری است. بزرگترین عنصر غیر قطری A عبارت است از $a_{34} = 9$. پس:

$$p = 3, q = 4 \Rightarrow \tan(2\theta_1) = \frac{-2a_{34}}{a_{33} - aa_{44}} = \infty \Rightarrow 2\theta_1 = \frac{\pi}{2} \Rightarrow \theta_1 = \frac{\pi}{4}$$

بنابراین:

$$S_1 = G\left(3, 4, \frac{\pi}{4}\right) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{\sqrt{2}}{2} & -\frac{\sqrt{2}}{2} \\ 0 & 0 & \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$A_1 = S_1^T A S_1 = \begin{bmatrix} 10 & 7 & \frac{15}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ 7 & 5 & \frac{11}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{15}{\sqrt{2}} & \frac{11}{\sqrt{2}} & 19 & 0 \\ -\frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

حال بزرگترین عنصر غیر قطری A_1 باید پیدا شود، در این حالت $p = 1, q = 3, a_{pq} = \frac{15}{\sqrt{2}}$ می‌باشد. پس:

$$\tan(2\theta_2) = \frac{-2a_{13}}{a_{11} - a_{33}} = \frac{30}{9\sqrt{2}} = \frac{2}{3\sqrt{2}} \Rightarrow \theta_2 = 33/5^\circ$$

بنابراین قرار داده می‌شود:

$$S_2 = G(1, 3, \theta_2)$$

حال می‌توان نوشت:

$$A_{\gamma} = S_{\gamma}^T A_1 S_{\gamma} = \begin{bmatrix} 2/9783 & 1/5432 & . & -./5897 \\ 1/5432 & 5 & 10/3498 & -./7071 \\ . & 10/3498 & 26/0217 & -./3903 \\ -./5896 & -./7071 & -./3903 & 1 \end{bmatrix}$$

با ادامه همین روند، بعد از ۱۰ تکرار به ماتریس زیر می‌توان رسید:

$$A_{10} = \begin{bmatrix} 3/8581 & . & -./0007 & -./0017 \\ . & ./0102 & ./0004 & . \\ -./0007 & ./0004 & 30/2887 & ./0016 \\ -./0017 & . & ./0016 & ./8431 \end{bmatrix}$$

با اندکی دقت در ماتریس فوق، می‌توان فهمید که $j \neq i$ در A_{10} . لذا عناصر روی قطر اصلی A_{10} باقی باشند. یعنی:

$$\lambda_1 = 30/2887$$

$$\lambda_2 = 3/8581$$

$$\lambda_3 = 0/8431$$

$$\lambda_4 = 0/0102$$

تذکر ۵-۲۵) دقت کنید که در عمل، در به کارگیری روش ژاکوبی، برای تولید ماتریس‌های S_k نیازی به محاسبه θ_k نیست؛ زیرا با فرض $\frac{\pi}{4} \leq \theta_k \leq \frac{\pi}{a}$ و فرض‌های زیر:

$$\begin{cases} r = -a_{pq}^{(k-1)} \\ s = \frac{a_{pp}^{(k-1)} - a_{qq}^{(k-1)}}{2} \\ t = \sqrt{r^2 + s^2} \end{cases}$$

می‌توان نوشت:

$$\begin{cases} \cos \theta_k = \sqrt{\frac{t + |s|}{2t}} \\ \sin \theta_k = \frac{|r|}{\sqrt{2t(t + |s|)}} \end{cases}$$

۲-۵ روش گیونز

روش گیونز بر تولید تبدیلات متعامد از نوع روش ژاکوبی استوار است. ولی این روش چنان طراحی شده است که برخلاف روش ژاکوبی، صفرهای تولید شده در هر مرحله، در مراحل دیگر حفظ خواهد شد. فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ماتریسی متقارن باشد. هدف این روش، تبدیل ماتریس A به یک ماتریس ۳ قطری است. در حالت کلی محاسبه مقادیر ویژه یک ماتریس ۳ قطری به آسانی صورت نمی‌گیرد. اما چون A متقارن است، ماتریس ۳ قطری نهایی، متقارن خواهد بود و محاسبه مقادیر ویژه‌ی این دست از ماتریس‌ها نسبتاً ساده است.

روش کار تبدیلات گیونز:

فرض کنید $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ متقارن باشد و (a_{ij}) برای $|i - j| > 1$ به کمک ماتریس‌های متعامد گیونز خواهد بود.

اولین گام جهت ۳ قطری کردن A ، صفر کردن عناصر سطر اول به جز a_{11} و a_{12} می‌باشد. برای صفر کردن a_{1k} که $k = ۳, ۴, \dots, n$ از ماتریس دوران G_{1k} باید استفاده کرد. فرض کنید:

$$A_1 = A, \quad A_r = G_{1k}^{-1} A_1 G_{1k}, \quad G_{1k} = G_{1k}^T A_1 G_{1k}, \quad k = ۳, ۴, \dots, n$$

که در آن:

$$\begin{cases} G_{1k} = G(\gamma, k, \theta_k), \quad k = ۳, ۴, \dots, n \\ \tan \theta_k = \frac{a_{1k}^{(1)}}{a_{12}^{(1)}}, \quad k = ۳, ۴, \dots, n, \quad a_{1j}^{(1)} = a_{1j} \end{cases}$$

در گام دوم، باید برخی از عناصر سطر دوم ماتریس A_2 صفر شود. به طور مشابه برای این منظور از ماتریس‌های G_{2k} استفاده می‌شود که در آن $n, \dots, r+1, r$ می‌باشد. پس در نهایت برای صفر کردن برخی از عناصر سطر r ام ماتریس A_r که به صورت $a_{rk}^{(r)}$ می‌باشد و $k = r+1, \dots, n$ باید از ماتریس‌های دوران $G_{r+1,k}$ که $G_{r+1,k} = G(r+1, k, \theta_k)$ می‌باشد و همچنین استفاده کرد. در نهایت:

$$A_{r+1} = G_{r+1,k}^T A_r G_{r+1,k}$$

تذکر-۵) ۲۶) چنانچه ماتریس A متقارن نباشد، تبدیلات گیونز، ماتریس A را به یک ماتریس پایین هسنبرگی تبدیل خواهد کرد.

تذکر-۵) ۲۷) دقت کنید که در عمل برای تولید ماتریس‌های گیونز نیازی به محاسبه θ_k نخواهد بود؛ بلکه مقادیر مثلثاتی ماتریس مذکور به صورت $\cos \theta_k = \cos \theta_k \tan \theta_k$ و $\sin \theta_k = \frac{1}{\sqrt{1 + \tan^2 \theta_k}}$ به دست خواهد آمد.

مثال ۲۸-۵) با استفاده از تبدیلات گیونز ماتریس $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & \cdot/5 \\ 1 & 1 & \cdot/25 \\ \cdot/5 & \cdot/25 & 2 \end{bmatrix}$ به صورت زیر به یک ماتریس قطری تبدیل خواهد شد.

برای این کار کافیست که a_{13} صفر شود (چون ماتریس قطری است، پس a_{31} نیز خودبهخود صفر خواهد شد). بنابراین $r = 1$ و $k = 3$ ، چون $a_{12} \neq 0$

$$\tan \theta_1 = \frac{a_{rk}}{a_{r,r+1}} = \frac{a_{13}}{a_{12}} = \frac{1}{2}$$

طبق روابط یاد شده در تذکر (۳۷-۵) می‌توان نوشت:

$$\cos \theta_1 = \frac{2}{\sqrt{5}}, \quad \sin \theta_1 = \frac{1}{\sqrt{5}}$$

بنابراین:

$$G_{13} = G(2,3, \theta_1) = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot/8944 & -\cdot/4472 \\ \cdot & \cdot/4472 & \cdot/8944 \end{bmatrix}$$

در نتیجه:

$$A_1 = G_{13}^T A_1 G_{13} = G_{13}^T A G_{13} = \begin{bmatrix} 1 & 1/118 & \cdot \\ 1/118 & 1/40 & \cdot/55 \\ \cdot & \cdot/55 & 1/60 \end{bmatrix}$$

که حاصل یک ماتریس ۳ قطری متقارن است.

۳-۲-۵ روش هاووس هلدر

این روش نیز همانند روش گیونز تبدیلات متعامد را برای تبدیل یک ماتریس متقارن به فرم ۳ قطری و یا تبدیل یک ماتریسی نامتقارن به فرم ماتریس هسنبرگی تولید می‌کند.

مزیت این روش بر روش گیونز این است که تمام صفرهای ممکن در هر سطر، تنها و تنها به وسیله یک تبدیل تولید می‌شود. در واقع برای تبدیل یک ماتریس متقارن $n \times n$ به یک ماتریس ۳ قطری و یا حتی تبدیل یک ماتریس نامتقارن $n \times n$ به یک ماتریس هسنبرگی، به $2 - n$ تبدیل هاووس هلدر نیاز است. با این‌که این روش به لحاظ محاسباتی پیچیده‌تر از روش گیونز می‌باشد؛ اما به علت استفاده از $2 - n$ ماتریس تبدیل هاووس هلدر، در نهایت باعث صرفه‌جویی قابل ملاحظه‌ای در وقت رایانه خواهد شد.

روش کار تبدیلات هاووس هلدر:

فرض کنید $A = (a_{ij})$ باشد. حال می‌توان نوشت:

$$V_k = \begin{bmatrix} \vdots \\ v_k^{(k)} \\ \vdots \\ v_k^{(n)} \end{bmatrix}, k = 2, 3, \dots, n-1$$

که در آن:

$$\begin{cases} v_k^{(k)} = \sqrt{\frac{1}{2} \left| 1 \pm \frac{a_{k-1,k}}{\sqrt{s}} \right|}, & v_k^{(j)} = \pm \frac{a_{k-1,j}}{\sqrt{s} v_k^{(k)}} , \quad k = 2, 3, \dots, n-1 \\ s = \sum_{j=k}^n a_{k-1,j}^2, \quad k = 2, 3, \dots, n-1 \end{cases}$$

در روابط بالا، اگر $a_{k-1,k}$ مثبت باشد، علامت (+) در نظر گرفته می‌شود و در غیر این صورت علامت (-) انتخاب می‌شود. با این انتخاب، می‌توان نوشت $V_k^T V_k = I_n$. همچنین می‌توان قرار داد:

$$H_k = I_n - 2V_k V_k^T$$

و در نهایت:

$$\begin{cases} A_k = H_k^T A_{k-1} H_k, \quad k = 2, 3, \dots, n-1 \\ A_1 = A \end{cases}$$

با این تعریف، عناصر مورد نظر در A_k صفر می‌شوند و در مرحله (1) ام، A_{n-1} یک ماتریس ۳ قطری یا هسنبرگی است که با A متشابه است و لذا مقادیر ویژه آن‌ها یکسان خواهند بود.

مثال ۲۹-۵) ماتریس $A = \begin{bmatrix} 6 & -2 & 1 & 2 \\ -2 & -11/8 & -5 & -125 \\ 1 & -5 & 13 & -4 \\ 2 & -12 & -4 & 2 \end{bmatrix}$ با کمک روش هاووس هلدر به صورت زیر به یک ماتریس ۳ قطری تبدیل خواهد شد.

ابتدا $k = 2$ قرار داده می‌شود. بنابراین $v_2^{(1)} = \cdot$ خواهد شد.

در ادامه:

$$s = (-2)^2 + 1^2 + 2^2 = 9, \quad v_1^{(r)} = \sqrt{\frac{1}{2} \left| 1 - \frac{-2}{3} \right|} = \sqrt{\frac{5}{6}}$$

چون a_{12} منفی است؛ بنابراین در محاسبه $v_2^{(r)}$ از علامت $(-)$ استفاده شده است. سپس:

$$v_2^{(r)} = -\frac{a_{13}}{2v_1^{(r)}\sqrt{s}} = -\frac{1}{2(\frac{5}{6})\sqrt{\frac{5}{6}}} = -\frac{1}{\sqrt{30}}, \quad v_3^{(r)} = -\frac{a_{14}}{2v_1^{(r)}\sqrt{s}} = -\frac{2}{2(\frac{5}{6})\sqrt{\frac{5}{6}}} = -\frac{2}{\sqrt{30}}$$

لذا بردار V_r به صورت زیر خواهد بود:

$$V_r = \begin{bmatrix} \frac{\sqrt{5}}{\sqrt{6}} \\ -\frac{1}{\sqrt{30}} \\ -\frac{2}{\sqrt{30}} \end{bmatrix}$$

حال می‌توان نوشت:

$$H_r = I - 2V_r V_r^T \Rightarrow H_r = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & -\frac{2}{3} & \frac{1}{3} & \frac{2}{3} \\ \cdot & \frac{1}{3} & \frac{14}{15} & -\frac{2}{15} \\ \cdot & \frac{2}{3} & -\frac{2}{15} & \frac{11}{15} \end{bmatrix}$$

سپس می‌توان نوشت:

$$A_r = H_r^T A_1 H_r = \begin{bmatrix} 6 & 3 & \cdot & \cdot \\ 3 & 8/23 & 3 & 4 \\ \cdot & 3 & 9 & -12 \\ \cdot & 4 & -12 & -14 \end{bmatrix}$$

حال به ازای $k = 3$ ، $v_3^{(1)} = v_3^{(2)} = \dots$ خواهد بود. پس در ادامه می‌توان نوشت:

$$s = 3^2 + 4^2 = 25$$

$$v_3^{(r)} = \sqrt{\frac{1}{2} \left| 1 + \frac{3}{5} \right|} = \sqrt{\frac{4}{5}}, \quad v_3^{(r)} = +\frac{4}{2(\sqrt{\frac{4}{5}})5} = \frac{1}{\sqrt{5}}$$

بنابراین:

$$V_3 = \frac{1}{\sqrt{5}} \begin{bmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{bmatrix}$$

در نتیجه H_3 عبارت است از:

$$H_3 = I - 2V_3V_3^T = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & -\frac{3}{5} & -\frac{4}{5} \\ \cdot & \cdot & -\frac{4}{5} & \frac{3}{5} \\ \cdot & \cdot & -\frac{4}{5} & \frac{3}{5} \end{bmatrix}$$

و در نهایت A_3 به صورت زیر خواهد بود:

$$A_3 = H_3^T A_3 H_3 = \begin{bmatrix} 6 & 3 & \cdot & \cdot \\ 3 & 8/2 & -5 & \cdot \\ \cdot & -5 & -17/24 & 7/68 \\ \cdot & \cdot & 7/68 & 12/24 \end{bmatrix}$$

که حاصل ماتریسی ۳ قطری و متقارن خواهد بود.

۴-۲-۵ روش تجزیه LU

اساس این روش تجزیه ماتریس A ، به حاصل ضرب LU استوار است. هدف تبدیل A به ماتریسی متشابه و مثلثی است که مقادیر ویژه‌ی آن همان مقادیر ویژه‌ی A خواهد بود. فرض کنید عناصر روی قطر اصلی L ، ۱ باشند؛ در این صورت اگر $A_1 = A$ آنگاه می‌توان نوشت که $A_2 = U_1 L_1$. اگر $A_1 = L_1 U_1$ تعریف شود، آنگاه ماتریس A_1 و A_2 متشابه‌اند و مقادیر ویژه یکسانی دارند، زیرا:

$$A_2 = U_1 L_1 = (L_1^{-1} L_1) U_1 L_1 = L_1^{-1} (L_1 U_1) L_1 = L_1^{-1} (A_1) L_1$$

دوباره A_2 باید به حاصل ضرب LU تجزیه شود، یعنی $A_2 = L_2 U_2$. به همین ترتیب فرض کنید A_k به صورت $A_k = L_k U_k$ تجزیه شود. باید قرار داد $A_{k+1} = U_k L_k$ و ماتریس‌های A_k و A_{k+1} متشابه‌اند. در نهایت:

$$A_{k+1} = L_k^{-1} A_k L_k$$

مثال (۳۰-۵) با استفاده از تجزیه LU ، مقادیر ویژه ماتریس A به صورت زیر به دست خواهد آمد.

گام اول) باید تجزیه LU ماتریس A را به دست آورد. پس:

$$\begin{cases} A = A_1 \\ A_1 = L_1 U_1 \end{cases} \Rightarrow$$

$$L_1 = \begin{bmatrix} 1 & \cdot & \cdot \\ \cdot/1 & 1 & \cdot \\ \cdot/2 & -\cdot/5 & 1 \end{bmatrix}, U_1 = \begin{bmatrix} 30 & 2 & 4 \\ \cdot & 6/8 & -4/4 \\ \cdot & \cdot & 5 \end{bmatrix}$$

حال قرار داده می‌شود $A_1 = U_1 L_1$. پس:

$$A_1 = U_1 L_1 = \begin{bmatrix} 31 & \cdot & 4 \\ -\cdot/2 & 9 & -4/4 \\ 1 & -2/5 & 5 \end{bmatrix}$$

حال مجدداً A_2 باید به صورت $L_2 U_2$ تجزیه شود. یعنی $A_2 = L_2 U_2$ و به همین ترتیب باید ادامه داد. چنانچه محاسبات تا ۴ رقم بعد از اعشار صورت گیرد، آنگاه:

$$A_9 = \begin{bmatrix} 31/1594 & -1/6742 & 4/0000 \\ -\cdot/0002 & 10/8131 & -4/3323 \\ \cdot/0000 & -\cdot/0002 & 3/0274 \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$A_{11} = \begin{bmatrix} 31/1594 & -1/6742 & 4/0000 \\ -\cdot/0001 & 10/8131 & -4/3323 \\ \cdot/0000 & \cdot/0000 & 3/0273 \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$A_{11} = \begin{bmatrix} 31/1594 & -1/6743 & 4/0000 \\ \cdot/0000 & 10/8133 & -4/3323 \\ \cdot/0000 & \cdot/0000 & 3/0273 \end{bmatrix}$$

ماتریس A_{11} یک ماتریس بالا مثلثی است. بنابراین عناصر روی قطر اصلی آن همان مقادیر ویژه ماتریس A می‌باشند. یعنی $\lambda_1 = 31/1594$ و $\lambda_2 = 10/8133$ و $\lambda_3 = 3/0273$.

۵-۲-۵ روش تجزیه QR

اساس این روش بر مبنای تجزیه QR ماتریس A بنا شده است. همانند بخش (۴-۲-۵)، باید $A_1 = A$ قرار داده شود و A_1 به صورت $Q_1 R_1$ تجزیه شود. حال ماتریس جدید A_2 باید به صورت زیر تعریف شود:

$$A_2 = R_1 Q_1$$

ماتریس‌های A_1 و A_2 متشابه هستند، پس مقادیر ویژه‌ی آن‌ها یکسان خواهد بود. زیرا:

$$\begin{aligned} A_2 &= R_1 Q_1 \\ Q_1^T Q_1 &= I \end{aligned} \Rightarrow A_2 = I R_1 Q_1 = Q_1^T \underbrace{Q_1 R_1}_{A_1} Q_1 = Q_1^T A_1 Q_1$$

با ادامه همین روند در مرحله k ام، $A_k = Q_k R_k$ تجزیه شود. حال باید قرار داده شود:

$$A_{k+1} = R_k Q_k$$

در نتیجه:

$$A_{k+1} = Q_k^T A_k Q_k$$

می‌توان نشان داد که در باله A_{k+1} ، وقتی $k \rightarrow \infty$ به یک ماتریس بالامثلی میل می‌کند؛ لذا برای k ‌های به قدر کافی بزرگ، مقادیر ویژه‌ی A همان عناصر روی قطر اصلی A_{k+1} خواهد بود.

۳-۵ کاربرد مقدار ویژه در علوم داده

بردارهای ویژه، کاربردهای بسیار زیادی در زمینه‌های مختلف مانند بینایی رایانه^۱ و یادگیری ماشین دارند. مفهوم بردار ویژه در زمینه یادگیری ماشین، برای الگوریتم تحلیل مؤلفه‌های اساسی به کار برده می‌شود. اگر در مورد یادگیری ماشین مطالعه کرده و با الگوریتم تحلیل مؤلفه‌های اساسی آشنا باشید، حتماً از اهمیت این الگوریتم در هنگام کنترل یک مجموعه داده بزرگ باخبر هستید. فرض کنید داده‌ای با ویژگی‌های زیاد دارید (بعاد بسیار زیاد در داده). امکان وجود ویژگی‌های اضافی در داده وجود دارد. به غیر از این، تعداد بسیار زیاد ویژگی‌ها، باعث کاهش کارآمدی خواهد شد و فضای اشغال شده از رایانه بیشتر می‌شود. کاری که تحلیل مؤلفه‌های اساسی انجام می‌دهد، کنار گذاشتن ویژگی‌های کم‌اهمیت و ناکارآمد است. برای مشخص کردن ویژگی‌های قابل حذف نیز می‌توان از بردارهای ویژه استفاده کرد. در بخش (۴-۴) به تحلیل مؤلفه‌های اساسی اشاره شد و در ادامه به طور کامل در مورد آن بحث خواهد شد.

^۱ Computer Vision

۱-۳-۱ کاربرد تحلیل مولفه‌های اساسی در علوم داده

همان‌طور که گفته شد اندازه داده‌ها در عصر مدرن، نه تنها یک چالش برای سخت‌افزارهای کامپیوتر، بلکه تنگنایی برای کارای بسیاری از الگوریتم‌های یادگیری ماشین محسوب می‌شود. هدف اصلی تحلیل مولفه‌های اساسی، شناسایی الگوهای موجود در داده‌ها است؛ یا به عبارت دیگر تحلیل مولفه اساسی قصد دارد که همبستگی بین متغیرها را شناسایی کند. اگر یک همبستگی قوی بین متغیرها وجود داشت، تلاش‌ها برای کاهش ابعاد داده معنادار خواهد بود. به طور کلی، آنچه در تحلیل مولفه اساسی به وقوع می‌پیوندد پیدا کردن جهت واریانس بیشینه در داده‌های ابعاد بالا و طرح‌ریزی کردن آن در زیرفضایی با ابعاد کمتر است به طوری که بیشترین اطلاعات حفظ شود.

تحلیل مولفه‌های اساسی یک روش تبدیل خطی^۱ اساده و در عین حال محبوب و کارآمد محسوب می‌شود. از این روش در کاربردهایی مانند پیش‌بینی بازار بورس، تحلیل داده‌های بیان ژن و بسیاری از دیگر موارد استفاده می‌شود. از جمله روش‌های مشابه تحلیل مولفه اساسی، می‌توان به تحلیل تشخیصی خطی^۲ و تجزیه مقادیر تکین ذکر شده در فصل قبل اشاره کرد.

روش تحلیل مولفه‌های اساسی جهت‌هایی که واریانس^۳ داده‌ها را بیشینه می‌کنند (مولفه اساسی) می‌باید. به بیان دیگر، تحلیل مولفه‌های اساسی کل مجموعه داده را در یک (زیر)فضای دیگر طرح‌ریزی می‌کند. اغلب، هدف مورد انتظار کاهش ابعاد یک مجموعه داده d بعدی با طرح‌ریزی آن در یک زیرفضای k بعدی (که در آن $k < d$ است)، به منظور افزایش بازدهی محاسباتی (با حفظ بخش مهم اطلاعات) می‌باشد.

بردارهای ویژه (مولفه‌های اساسی) برای مجموعه داده محاسبه شده و همه آن‌ها در یک ماتریس تصویر^۴ گردآوری می‌شوند. به هر یک از این بردارهای ویژه یک مقدار ویژه تخصیص داده می‌شود که می‌تواند به عنوان طول یا بزرگنمایی بردار ویژه متناظر در نظر گرفته شود. اگر برخی از مقدارهای ویژه دارای بزرگنمایی به طور قابل توجهی بزرگ‌تر از دیگر موارد باشند، کاهش مجموعه داده با تحلیل مولفه‌های اساسی به یک زیرفضای ابعاد کوچک‌تر با حذف جفت ویژه‌هایی با اطلاعات کمتر معقول است. تحلیل مولفه‌های اساسی برای داده‌های دارای سه یا تعداد بیشتری بُعد داده‌ها باید عددی و استاندارد شده باشند.

برای درک بهتر این روش، در ادامه یک مثال بیان شده است.

^۱ Linear Transformation Technique

^۴ Projection Matrix

^۲ Linear Discriminant Analysis (LDA)

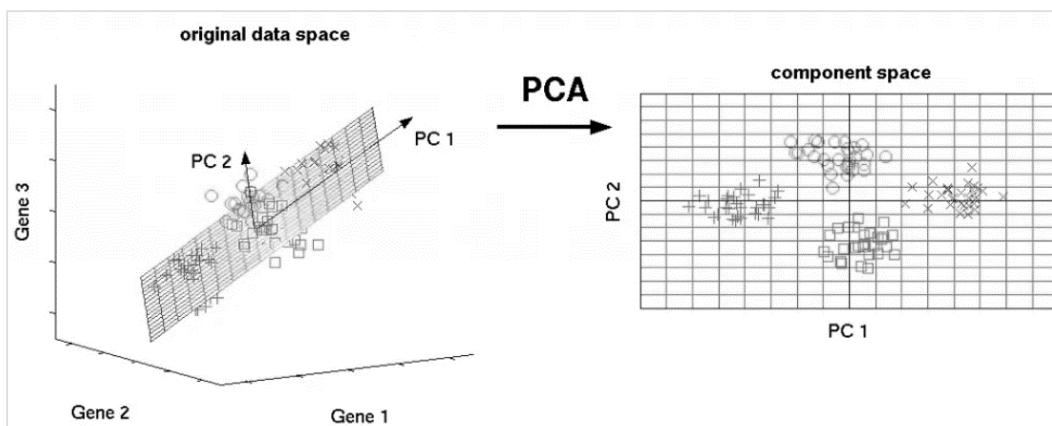
^۵ Covariance Matrix

^۳ Variance

^۶ Correlation Matrix

مثال ۵-۳۱) فرض کنید که یک مجموعه داده با ابعاد $(n \times 300) \times 50$ موجود باشد. در این مجموعه داده n تعداد کل نمونه‌ها و p تعداد متغیرهای پیش‌بینی (یا همان متغیرهای هدف) است. به دلیل تعداد ابعاد زیاد ($p = 50$)، می‌توان $\frac{p(p-1)}{2}$ نمودار پراکندگی برای آن رسم کرد، این یعنی بیش از ۱۰۰۰ نمودار برای انجام تحلیل روی روابط بین متغیرها وجود دارد و در نتیجه تحلیل آن‌ها کاری بسیار خسته‌کننده، دشوار و پیچیده خواهد بود.

در این شرایط یک رویکرد صحیح می‌تواند آن باشد که یک زیر مجموعه از پیش‌بینی‌ها (متغیرهای پیش‌بینی) که حاوی بیشترین اطلاعات درباره داده‌ها هستند، انتخاب شود. این امر موجب می‌شود نمودار پراکندگی داده‌ها در ابعاد پایین‌تری قابل ترسیم باشد. تصویر زیر نگاشت داده‌های دارای ابعاد بالا (۳ بعد) را به داده‌های با ابعاد پایین‌تر (۲ بعد) با استفاده از روش تحلیل مولفه اساسی (اصلی) نشان می‌دهد. لازم به ذکر است هر بُعد حاصل شده در فضای جدید، یک ترکیب خطی از p ویژگی اصلی است.



شکل (۱-۵) کاهش ابعاد داده‌ها با استفاده از روش تحلیل مولفه اساسی

ایده اصلی این است که k مولفه از یک مجموعه داده متشکل از n نمونه و p متغیر هدف به طریقی انتخاب شوند که بیشتر اطلاعات موجود در p متغیر اصلی، در k مولفه انتخاب شده موجود باشند. در آمار این k مولفه، اولین k مولفه اصلی نامیده می‌شوند. شناخت مقادیر ویژه و بردارهای ویژه ماتریس کوواریانس برای پیدا کردن این مولفه‌های اصلی لازم می‌باشد. به ویژه اگر Σ ماتریس کوواریانس متناظر با بردارهای تصادفی زیر باشد:

$$X = (X_1, X_2, \dots, X_p)$$

و همچنین $\lambda_p \geq \lambda_{p-1} \geq \dots \geq \lambda_1$ مقادیر ویژه باشند و x_1 تا x_p بردارهای ویژه ماتریس Σ باشند، آنگاه i امین مولفه اصلی به صورت $Y_i = x_i^T X$ که در آن $p, i = 1, 2, \dots, p$ می‌باشد، ارائه می‌شود.

^۱ Scatter Plot

به علاوه قسمتی از کل واریانس جامعه که از i امین مولفه اصلی ناشی می‌شود توسط نسبت زیر بیان می‌گردد:

$$\frac{\lambda_i}{\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_p} = \frac{\lambda_i}{trace(\Sigma)}, \quad i = 1, 2, \dots, p$$

تذکر ۵-۳۲) ماتریس کوواریانس ماتریسی معین مثبت متقارن است؛ بنابراین مقادیر ویژه آن همگی نامنفی هستند.

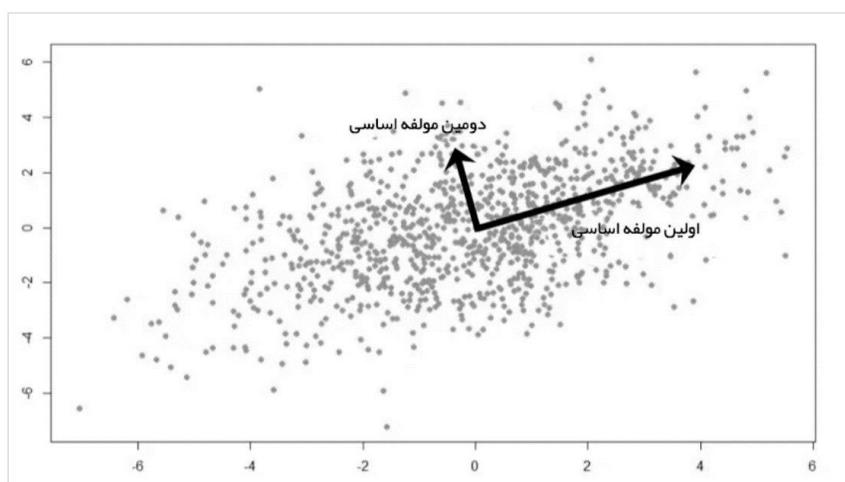
تذکر ۵-۳۳) اگر k نسبت اول بیشترین مقدار کل واریانس جامعه را تشکیل دهند، آنگاه k مولفه اساسی می‌توانند در تحلیلهای آماری مورد استفاده قرار گیرند.

تعريف ۵-۳۴) اولین مولفه اساسی، یک ترکیب خطی از متغیرهای پیش‌بینی است که بیشترین واریانس موجود در مجموعه داده‌ها را در بر می‌گیرد.

اولین مولفه اساسی، جهت بیشترین تغییرات در داده‌ها را تعیین می‌کند. هرچه دامنه تغییرات موجود در اولین مولفه بالاتر باشد، اطلاعات موجود در این مولفه بیشتر است. هیچ مولفه دیگری نمی‌تواند بیش از مولفه اساسی اول دامنه تغییرات داشته باشد. نتیجه محاسبه اولین مولفه اساسی، خطی است که نزدیک‌ترین خط به داده‌ها محسوب می‌شود. در واقع این خط مجموع مربع فواصل را بین یک نقطه داده و خط، به کمینه مقدار می‌رساند.

تعريف ۵-۳۵) دومین مولفه اساسی، یک ترکیب خطی از متغیرهای پیش‌بینی است که واریانس باقی‌مانده در مجموعه داده را در خود حفظ می‌کند.

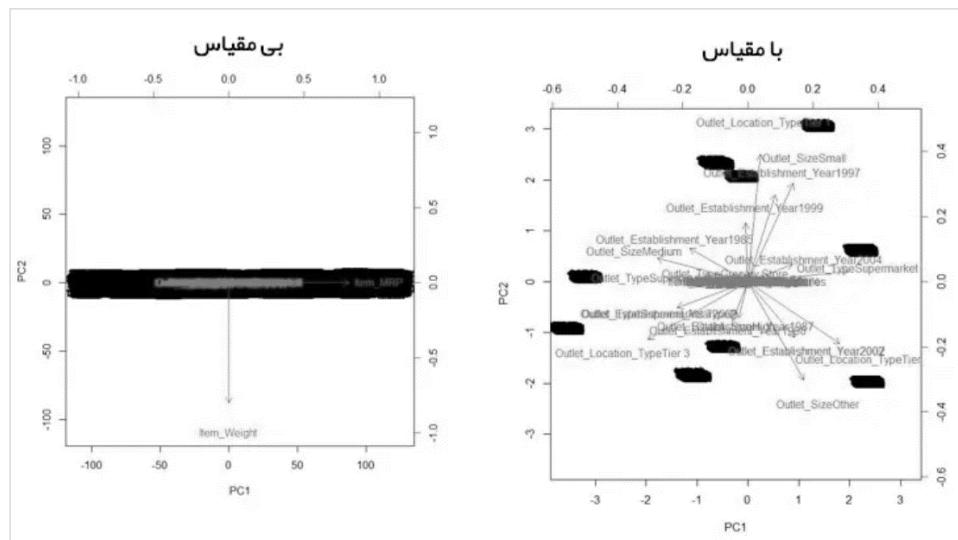
تذکر ۵-۳۶) همبستگی بین اولین و دومین مولفه اساسی صفر است. یا به عبارت دیگر، جهت‌های آن‌ها همانند شکل (۲-۵) باید متعامد باشند.



شکل (۲-۵) همبستگی مولفه اساسی اول و دوم

نکته دیگری که حائز اهمیت می‌باشد این است که تحلیل مولفه‌های اساسی روی نسخه نرمال شده متغیرها (نسخه‌ای که داده‌ها با حفظ نسبت بین صفر و ۱ قرار خواهند گرفت) قابل انجام است. این امر به جهت احتمال وجود مقیاس‌های گوناگون در میان داده‌ها باید انجام گیرد. به عنوان مثال می‌توان به یک مجموعه داده که شامل متغیرهایی با یکاهای میلی‌متر، کیلومتر، سال نوری و انواع دیگر واحدها است، اشاره کرد. واضح است که مقدار واریانس این متغیرها اعداد بزرگی خواهد بود. انجام روش تحلیل مولفه اساسی روی متغیرهای نرمال نشده منجر به ایجاد مقادیر بسیار بزرگی برای متغیرهای دارای واریانس بالا می‌شود و این امر می‌تواند منجر به وابستگی مولفه‌های اساسی شود که این امر بسیار نامطلوب است.

در شکل (۳-۵)، روش تحلیل مولفه‌های اساسی دو بار روی مجموعه داده‌ای مفروض اجرا شده است. در قسمت سمت راست، این روش روی داده‌های نرمال شده و در قسمت سمت چپ روی داده‌های نرمال نشده اجرا شده است. همان‌طور که مشاهده می‌شود، هنگامی که متغیرها نرمال شوند، بصری‌سازی آن‌ها در فضای دو بعدی به شکل بهتری انجام پذیر است.



شکل (۳-۵) تحلیل مولفه اساسی بر روی داده‌های نرمال شده و غیرنرمال

تذکر (۳۷-۵) روش تحلیل مولفه‌های اساسی تنها روی مجموعه داده‌ای با ویژگی‌های عددی قابل اعمال است. پس اگر متغیر موجود از نوع کیفی اسمی و یا کیفی ترتیبی بود، باید آن را تبدیل به داده‌های کمی کرد.

با توجه به مطالبی که تا اینجا گفته شد، اول از همه باید داده‌ها را نرمال‌سازی کرد تا در صورت وجود مقیاس‌های گوناگون، همگی به یک مقیاس واحد بررسند. پس باید از روش زیر پیروی کرد تا روش تحلیل مولفه‌های اساسی تکمیل گردد.

فرض کنید، یک مجموعه داده‌ی n بعدی موجود باشد. هدف کاهش ابعاد این مجموعه داده به k بعد می‌باشد. باید مراحل زیر را دنبال کرد:

۱) پیدا کردن ماتریس کوواریانس مجموعه داده‌ها (به حداقل رساندن از دست رفتن اطلاعات معادل است با حداکثر کردن واریانس)

۲) یافتن بردارهای ویژه ماتریس کوواریانس

۳) مرتب‌سازی مقادیر ویژه به ترتیب نزولی و انتخاب k بردار ویژه مربوط به k تا از بزرگ‌ترین مقادیر ویژه انتخاب شده

۴) ساخت ماتریس W از k بردار ویژه انتخاب شده

۵) تبدیل مجموعه داده اصلی X به وسیله W ، به زیرفضای k بعدی Y

مثال ۳۸-۵) فرض کنید که ماتریس کوواریانس برای نرخ‌های هفتگی برگشت برای اوراق بهادر پنج شرکت بزرگ به نام‌های Texaco، Union Carbide، Dupont، Allied Chemical و Exxon در یک دوره مفروض از زمان به صورت زیر باشد.

$$R = \begin{bmatrix} 1/\dots & \dots/577 & \dots/509 & \dots/387 & \dots/462 \\ \dots/577 & 1/\dots & \dots/599 & \dots/389 & \dots/322 \\ \dots/509 & \dots/599 & 1/\dots & \dots/436 & \dots/426 \\ \dots/387 & \dots/389 & \dots/436 & 1/\dots & \dots/523 \\ \dots/462 & \dots/322 & \dots/426 & \dots/523 & 1/\dots \end{bmatrix}$$

دو مقدار ویژه اول R عبارتند از $\lambda_2 = 0/809$ و $\lambda_1 = 0/857$.

قسمتی از کل واریانس جامعه که از اولین مولفه نتیجه می‌گردد برابر است با

$$\frac{0/857}{5} = 57\%$$

قسمتی از کل واریانس جامعه که از دومین مولفه نتیجه می‌گردد برابر است با

$$\frac{0/809}{5} = 16\%$$

بنابراین دو مولفه اصلی اول ۷۳٪ از کل واریانس جامعه را بیان می‌کنند. بردارهای ویژه متناظر با این مولفه‌های اصلی عبارتند از:

$$x_1^T = (0/464, 0/457, 0/470, 0/421, 0/421)$$

$$x_2^T = (0/240, 0/509, 0/260, -0/526, -0/582)$$

این بردارهای ویژه تعبیرهای جالبی دارند. از عبارت χ_1 ملاحظه می‌شود که اولین مولفه (به طور تقریبی) مجموع موزون به طور مساوی پنج اوراق بهادر می‌باشد. این مولفه معمولاً مولفه بازار نامیده می‌شود. ولیکن عبارت مربوط به χ_2 نشان‌دهنده این است که مولفه دوم یک تضاد را بین سهام مواد شیمیایی و سهام صنایع نفتی ظاهر می‌سازد. این مولفه معمولاً مولفه صنعتی نامیده می‌شود. بنابراین نتیجه می‌توان گرفت که حدود ۵۷٪ از کل تغییرات در این برگشت‌های سهام از عملکرد بازار و ۱۶٪ از عملکرد صنعت ناشی می‌شود.

Computer Vision.....	بینایی ماشین.....
Consistency.....	سازگاری.....
Convergence.....	همگرایی.....
Cross Product.....	ضرب خارجی.....
Correlation.....	همبستگی.....
Covariance Matrix.....	ماتریس کوواریانس.....

((D))

Data.....	داده.....
Data Analyst.....	تحلیلگر داده.....
Data Driven.....	داده محور.....
Data Set.....	مجموعه داده.....
Data Scientist.....	دانشمند داده.....
Determinant.....	دترمینان.....
Diagonal Matrix.....	ماتریس قطری.....
Diagonalisation.....	قطری‌سازی.....
Diagonally Dominant Matrix.....	ماتریس قطر غالب.....
Dimension.....	بعد.....
Dimensionality Reduction.....	کاهش ابعاد.....

((E))

Eigenvalue.....	مقدار ویژه.....
Eigenvector.....	بردار ویژه.....

واژه‌نامه انگلیسی به فارسی**((A))**

Adjugate Matrix.....	ماتریس الحقیقی.....
Algorithm.....	الگوریتم.....
Antisymmetric Matrix.....	ماتریس پادمتقارن.....
Artificial Neural Network.....	شبکه عصبی مصنوعی.....
Augmented Matrix.....	ماتریس افزوده.....

((B))

Back Substitution.....	جایگذاری پسرو.....
Bag of Words.....	کیسه‌ی کلمات.....
Big Data.....	کلان داده.....
Business Intelligence.....	هوش تجاری.....

((C))

Characteristic Polynomial.....	چندجمله‌ای مشخصه.....
Clustering.....	خوشبندی.....
Cofactor.....	همسازه.....
Coefficient Matrix.....	ماتریس ضرایب.....
Column.....	ستون.....
Compatibility.....	سازگاری.....
Complete Rank.....	رتبه کامل.....

Iterative Refinement.....تصفیه تکراری

((L))

Leading Principal Submatrix.....زیرماتریس اصلی پیشرو

Least square.....کمترین مربعات

Linear Algebra.....جبر خطی

Linear Discriminant Analysis.....تحلیل تشخیصی خطی

Linear Regression.....رگرسیون خطی

Linear System.....دستگاه خطی

Linear Transformation.....تبديل خطی

Lower Hesenberg Matrix.....ماتریس پایین هسنبرگی

Lower Triangular Matrix.....ماتریس پایین مثلثی

((M))

Machine Learning.....یادگیری ماشین

Main Diagonal.....قطر اصلی

Matrix.....ماتریس

Matrix Norm.....نرم ماتریسی

Matrix of Cofactors.....ماتریس همسازها

Matrix Power Method.....روش توان ماتریسی

Method.....روش

Minor.....کهاد

Elementary Matrix.....ماتریس مقدماتی

Elimination Method.....روش حذفی

Entry.....درایه (عنصر)

Euclidean Norm.....نرم اقلیدسی

Expansion.....بسط

((F))

Factor Analysis.....تجزیه عامل

Factorization.....تجزیه

Forward Substitution.....جایگذاری پیشرو

((H))

High Dimensional Data.....داده‌های با ابعاد بالا

((I))

Identity Matrix.....ماتریس همانی

Image Processing.....پردازش تصویر

Independence.....استقلال

Inner Product.....ضرب داخلی

Internet of Things.....اینترنت اشیا

Iterative Method.....روش تکراری

Inverse Matrix.....ماتریس وارون

Invertible Matrix.....ماتریس وارون پذیر

((R))

Rank.....	رتبه.....
Rate of Convergence.....	سرعت همگرایی.....
Reflection.....	بازتاب.....
Regression.....	رگرسیون.....
Rotation.....	دوران (چرخش).....
Rotation Matrix.....	ماتریس دوران.....
Row.....	سطر.....
Row Equivalence.....	همارز سط्रی.....
Row Reduced.....	سطری-پلکانی.....
Row Reduced Echelon.....	سطری-پلکانی تحویل یافته.....

((S))

Sampling.....	نمونه‌برداری.....
Scatter Plot.....	نمودار پراکندگی.....
Similarity Matrix.....	ماتریس متشابه.....
Singular.....	منفرد (تکین).....
Singular Value Decomposition.....	تجزیه مقدار تکین.....
Sketching.....	بازطرابی داده‌ها.....
Spectral Radius.....	شعاع طیفی.....
Square Matrix.....	ماتریس مربعی.....
Streaming.....	انتقال جریانی از داده‌ها.....
Subspace.....	زیرفضا.....

((N))

Nilpotent Matrix.....	ماتریس پوجتوان.....
Norm.....	نرم.....

((O))

Orthogonal.....	متعامد.....
Orthogonal Matrix.....	ماتریس متعامد.....
Orthogonality.....	تعامد.....
Orthogonalization.....	متعامدسازی.....
Over Determined.....	فراء معین.....

((P))

Positive Definite Matrix.....	ماتریس معین مثبت.....
Power Method.....	روش توانی.....
Power Inverse Method.....	روش معکوس توانی.....
Power Reduction Method.....	روش تقلیل توانی.....
Principal Component Analysis.....	تحلیل مولفه اساسی.....
Projection.....	طرح ریزی.....
Projection Matrix.....	ماتریس تصویر.....
Pseudoinverse.....	شبهوارون.....

((Q))

Quadratic form.....	فرم درجه دوم.....
---------------------	-------------------

Vector.....	بردار.....	جایگذاری.....
Vector Norm.....	نرم برداری.....	فوق تخفیف متوالی.....
Vector Space.....	فضای برداری.....	تحت تخفیف متوالی.....

Substitution.....	تقارن.....
Successive Over Relaxation.....	ماتریس متقان.....
Successive Under Relaxation.....	دستگاه معادلات خطی.....

((T))

Term Document Matrix.....	ماتریس لغت-سنده.....
Trace.....	اثر.....
Transformation.....	تبديل.....
Transformation Method.....	روش تبدیلی.....
Transpose.....	ترانهاده.....
Tridiagonal Matrix.....	ماتریس ۳ قطری.....
Tringular Matrix.....	ماتریس مثلثی.....

((U))

Zیر معین (فرو معین).....	Under Determined.....
ماتریس یکانی.....	Unitary Matrix.....
ماتریس بالا هسنبرگی.....	Upper Hesenberg Matrix.....
ماتریس بالا مثلثی.....	Upper Tringular Matrix.....

((V))

واریانس.....

مراجع

- [۱] فرقانی، مجید، رئیسی دهکردی، هنگامه، مبانی ماتریس‌ها و جبر خطی کارشناسی ارشد، تهران، انتشارات مدرسان شریف، ۱۳۹۳.
- [۲] نعمتاللهی، نادر، روش‌های آماری، تهران، انتشارات دانشگاه علامه طباطبائی، ۱۳۹۷.
- [۳] Datta, B. N., Numerical Linear Algebra and Applications, Philadelphia, Society for Industrial and Applied Mathematics, ۲۰۱۰.
- [۴] Higham, N. J., Accuracy and Stability of Numerical Algorithms, Philadelphia, Society for Industrial and Applied Mathematics, ۱۹۶۱.
- [۵] Saad, Y., Iterative Methods for Sparse Linear Systems, Philadelphia, Society for Industrial and Applied Mathematics, ۲۰۰۳.
- [۶] Trefethen, L. N., Bau, D., Numerical Linear Algebra, Philadelphia, Society for Industrial and Applied Mathematics, ۱۹۹۷.



University of Isfahan

Faculty of Mathematics and Statistics

Department of Mathematics

B.Sc. Project in Mathematics and its Applications

Linear Algebra for Data Science

Supervisor:

Dr. Yousofzadeh

By:

Parham Pishro

