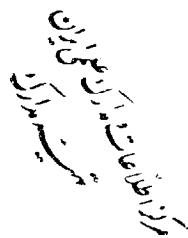




٢٠١٢

۱۹ / ۲۱ / ۱۳۸۱



## دانشگاه الزهرا(س)

دانشکده علوم پایه

پایان نامه

جهت اخذ مدرک کارشناسی ارشد

رشته ریاضی کاربردی

عنوان

چندجمله‌ای‌های رنگی

استاد راهنما

دکتر نسرین سلطانخواه

استاد مشاور

دکتر سید عبادا... محمودیان

دانشجو

فهیمه سادات شاه‌صاحبی

۱۳۸۰ بهمن

۴۰۹۰۳

\_\_\_\_\_

تقدیم به

پدر و مادر عزیزم، دو خورشید درخشان زندگیم که همواره در پرتو  
فروغ مهرشان و در دامن امن حمایت‌شان، لحظه لحظه زندگی را با  
امید به سوی هدف طی کردہ‌ام.

و برادران و خواهران مهربانم که همیشه مرهون محبت‌هایشان  
بوده‌ام.

## تشکر و قدردانی

اکنون که به یاری پروردگار این پژوهش به اتمام رسیده است، بر خود لازم می‌دانم که از همه بزرگوارانی که در نگارش این پایان‌نامه مرا مساعدت نمودند، سپاسگزاری نمایم.

از استاد گرامی سرکار خانم دکتر سلطانخواه، که با راهنمایی‌های جامع و بی‌دریغ خود، قدم به قدم مرا در انجام این پژوهه یاری کردند.  
از جناب آقای دکتر محمودیان به خاطر مساعدت‌ها و دلالت‌های روشنگرانه ایشان.

همچنین از استاد ارجمند آقایان دکتر حسین حاج ابوالحسن، دکتر کامران دیوانی آذربایجانی دکتر داریوش بهمردی که به ترتیب به عنوان داور خارجی، داور داخلی و ناظر در جلسه دفاعیه شرکت داشته‌اند کمال تشکر را دارم.

در پایان از یکایک استاد فرهیخته‌ای که در طول دوران تحصیلم گنجینه‌های دانش خود را در کمال سخاوتمندی در اختیارم قرار دادند، سپاسگزاری می‌کنم و سعادت، سلامت و توفیق روزافزون تمامی این عزیزان را از درگاه خداوند منان خواستارم.

## چکیده

به هر گراف چندجمله‌ای‌های بسیاری می‌توان نسبت داد که یکی از مهمترین آنها چندجمله‌ای رنگی یک گراف است. در سال ۱۹۱۲، بیرکف برای یافتن کمترین تعداد رنگهای لازم برای رنگ آمیزی معنبر یک گراف مسطح و در نتیجه حل مسأله چهاررنگ، عدد  $(\lambda; p)$  را معرفی کرد. به طور کلی به ازای هر گراف دلخواه  $G$  این عدد تعداد رنگ آمیزی‌های معنبر و منفاوت رأسهای  $G$  با حداقل  $\lambda$  رنگ است. اگر رأسهای  $G$  را با  $v_1, v_2, \dots, v_n$  نمایش دهیم، دو رنگ آمیزی معنبر  $G$  و قبی منفاوت تلقی می‌شوند که با این دو رنگ آمیزی به رأسی چون  $v_i$ ،  $1 \leq i \leq n$  دو رنگ منفاوت تخصیص داده شود. بیرکف نشان داد که  $(G; \lambda; p)$  به عنوان تابعی از  $\lambda$  چندجمله‌ای است. لذا  $(G; \lambda; p)$  را چندجمله‌ای رنگی گراف  $G$  می‌نامیم.

در این پژوهه ایندا خلاصه‌ای از تاریخچه و نحوه پیدایش این چندجمله‌ای، به علاوه مفاهیم و تعاریف مقدماتی مربوط به آن را آورده‌ایم. در فصل دوم با معرفی تعمیم‌های مختلف این چندجمله‌ای، مثلًا چندجمله‌ای رتبه‌ای، چندجمله‌ای نات، چندجمله‌ای چندرنگی و چندجمله‌ای چندرنگی قوی پرداخته‌ایم. همچنین در ادامه، ارتباط میان این تعمیم‌ها با یکدیگر و با چندجمله‌ای رنگی را بدست آورده‌ایم. سپس با بعضی از نمایش‌های مختلف چندجمله‌ای رنگی که گاهی از اوقات استفاده از آنها در حل یک مسئله می‌تواند بسیار مفید باشد، آشنا می‌شویم. همچنین در فصل سوم سعی کرده‌ایم که به معرفی و مقایسه عمده‌ترین الگوریتم‌هایی که تابحال برای محاسبه این چندجمله‌ای ارائه شده است، پردازیم. در فصل چهارم نیز به تشریح روش ماتریسی محاسبه چندجمله‌ای‌های رنگی برای چندخانواده خاص از گرافها پرداخته‌ایم.

واژه‌های کلیدی: چندجمله‌ای رنگی، چندجمله‌ای چندرنگی، چندجمله‌ای نات، چندجمله‌ای چندرنگی قوی، یکتایی رنگی، گراف وتری، آستانه، مقدار ویره

# فهرست مندرجات

۱	۱	۱ مقدمات
۱	۱-۱	تعاریف مقدماتی
۲	۱-۲	قضایای اساسی چندجمله‌ای‌های رنگی
۸	۳-۱	چندجمله‌ای چند خانواده از گرافها
۱۰	۴-۱	ریشه‌های چندجمله‌ای رنگی
۱۲	۵-۱	چند راهکار محاسباتی
۱۷	۶-۱	کاربرد چندجمله‌ای‌های رنگی
۱۷	۶-۱-۱	کاربرد ۱. تخصیص کanal به ایستگاههای تلویزیون:
۱۸	۶-۱-۲	کاربرد ۲. حل مسئله زمان بندی:
۲۰	۷-۱	همارزی و بکتابی رنگی
۲۲	۲	۲ تعمیم‌ها و نمایش‌های مختلف چندجمله‌ای رنگی
۲۲	۱-۲	تعمیم‌های چندجمله‌ای رنگی

## فهرست مندرجات

۱-۱-۲	چندجمله‌ای رتبه‌ای	۲۲
۲-۱-۲	چندجمله‌ای ثابت	۲۴
۳-۱-۲	چندجمله‌ای چندرنگی	۲۷
۴-۱-۲	چندجمله‌ای چندرنگی قوی	۳۰
۲-۲ نمایش‌های مختلف چندجمله‌ای رنگی		
۱-۲-۲	نمایش اصلی	۲۲
۲-۲-۲	نمایش وینتی	۲۲
۳-۲-۲	نمایش فاکتوریال	۲۲
۴-۲-۲	نمایش ثابت	۲۴
<b>۳ الگوریتم‌های محاسبه چندجمله‌ای رنگی</b>		
۱-۳ الگوریتم حذف و انقباض		
۲-۳ الگوریتم بر حسب گرافهای وتری		
۱-۲-۳	مقدمات الگوریتم	۴۰
۲-۲-۳	محاسبات مقدماتی و نتایج:	۴۱
۳-۳ الگوریتم بر حسب درختهای فراگیر		
۱-۳-۳	تعاریف اصلی و نتایج	۴۶
۲-۳-۳	شرح الگوریتم و محاسبه پیچیدگی آن	۴۹
۴-۳ الگوریتم آستانه‌ای		
۱-۴-۳	مقدمه و پیشینه الگوریتم	۵۴
۲-۴-۳	شرح الگوریتم	۵۵
۳-۴-۳	مطالعه زمان الگوریتم	۵۵
۴-۴-۳	پیچیدگی الگوریتم	۵۹
۵-۴-۳	یک کاربرد جالب الگوریتم	۷۰
<b>۴ روش ماتریسی محاسبه چندجمله‌ای رنگی</b>		
۱-۴ تعاریف و قضایای مقدماتی		

فهرست مندرجات

۶۶ ..... ۲-۴ توابع ویژه گراف نردهان دوری

۷۱ ..... ۳-۴ نردهان پیچ خورده

۷۲ ..... ۴-۴ نردهانهای افزوده شده

کتابنامه

۸۴ A واژه‌نامه‌ی فارسی به انگلیسی

۸۷ B واژه‌نامه‌ی انگلیسی به فارسی

چکیده‌انگلیسی

## فصل ۱

# مقدمات

### ۱-۱ تعاریف مقدماتی

تا به حال چندجمله‌ای‌های زیادی برای یک گراف مفروض  $G$  تعریف شده است که هر کدام به منظور خاصی طراحی شده است. مانند چندجمله‌ای رتبه‌ای، تطبیقی، رنگی، چند رنگی و غیره، در بین همه این چندجمله‌ای‌ها، چندجمله‌ای رنگی بسیار مورد توجه پژوهشگران قرار گرفته است و مقاله‌ها و پایان نامه‌های فراوانی درمورد چندجمله‌ای‌های رنگی و مطالب پرامون آن به رشنۀ تحریر در آمده است. هدف ما در این فصل ارائه تعاریف مقدماتی چندجمله‌ای‌های رنگی و بیان نحوه شکل گبری این مفهوم به همراه خلاصه‌ای از پیشینه آن است. همچنین در بخش‌های دیگر این فصل در مورد بعضی از مباحث مربوط به این چندجمله‌ای‌ها از قبیل ریشه‌های آن، روشها و راهکارهای محاسبه آن، یکنایی و هم ارزی رنگی صحبت خواهیم کرد.

برای تعریف چندجمله‌ای رنگی ابتدا با مفاهیم زیر آشنا می‌شویم:

**تعریف ۱ . اگر**  $(V, E) =$  یک گراف باشد به هر نگاشت  $N : V(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, \lambda\}$  یک رنگ‌آمیزی رأسی گویند.

**تعریف ۲ .** به نگاشت  $\{1, 2, \dots, \lambda\} \rightarrow V(G)$  یک  $\lambda$ -رنگ‌آمیزی گویند. اگر در یک  $\lambda$ -رنگ‌آمیزی دو انتهای هر یال  $G$  رنگ‌های متفاوتی بگیرند، به آن  $\lambda$ -رنگ‌آمیزی معتبر می‌گوییم. (یعنی اگر  $v_i, v_j \in V(G)$  دو رأس مجاور باشند آنگاه:  $c(v_i) \neq c(v_j)$ ). به عبارت دیگر یک  $\lambda$ -رنگ‌آمیزی معتبر گراف  $G$  یک تابع  $c : V(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, \lambda\}$  است به طوری که هر یک از مجموعه‌های  $(j)^{-1}_c, 1 \leq j \leq \lambda$  یک مجموعه مستقل باشند.

حالا می‌توانیم چندجمله‌ای رنگی را تعریف کنیم.

تعريف ۳. تعداد راههای متفاوت  $\lambda$ -رنگ آمیزی رأسی معتبر گراف  $G$  را با  $p(G; \lambda)$  نمایش می‌دهیم و به آن چندجمله‌ای رنگی گراف  $G$  می‌گوییم. (دو  $\lambda$ -رنگ آمیزی رأسی معتبر  $c$  و  $c'$  را متفاوت گوییم اگر حداقل به ازای رأسی مانند  $v \in V(G)$  داشته باشیم  $(v) c' \neq (v) c$  باشد.)

چندجمله‌ای رنگی در آغاز توسط بیرکف<sup>۱</sup> در سال ۱۹۱۲ [۹] و به منظور دست و پنجه نرم کردن با قضیه چهار رنگ مطرح شد. وی امیدوار بود که این تعریف در اثبات قضیه چهار رنگ مفید واقع شود. قضیه چهار رنگ را به زبان چندجمله‌ای رنگی می‌توان به صورت زیر بیان نمود:

قضیه ۱. اگر  $G$  یک گراف مسطح شدنی بدون طوقه باشد، آن‌گاه  $\circ > p(G; 4)$  است.

اگر چه تابحال کسی موفق نشده است که با استفاده از تعریف چندجمله‌ای رنگی این قضیه را اثبات کند اما محققان بسیاری روی این تابع رنگی کار کرده‌اند. در سال ۱۹۴۶ مقاله مبسوطی در مورد این تابع رنگی توسط لوییس<sup>۲</sup> و بیرکف [۱۰] ارائه شد. این مقاله و کارهای ابتدایی روی این موضوع غالباً در مورد گرافهای مسطح شدنی است. به علاوه بیرکف آن‌چه را که ما چندجمله‌ای رنگی یک گراف مسطح شدنی می‌نامیم بر حسب گراف دوگانش تعریف کرد. بعداً وینتی<sup>۳</sup> در مراجع [۵۲] و [۵۴] این ایده را به عموم گرافها بسط داد.

واضح است که یک گراف  $G$  با یک طوقه به ازای هر  $\lambda$  دارای هیچ  $\lambda$ -رنگ آمیزی نیست. پس  $\circ = p(G, \lambda)$  است.

همچنین اگر دو رأس مجاور باشند، تعداد يالهای منصل کننده آن دو هیچ تأثیری در تعداد  $\lambda$ -رنگ آمیزی  $G$  ندارد. بنابراین از این پس، منظور از گراف  $G$  یک گراف ساده (بدون طوقه یا يال چندگانه) است، مگراین که خلاف آن را صراحتاً ذکر کنیم. به علاوه برای یک گراف  $G$ ، به ترتیب مجموعه رأسها و يالها را با  $V(G)$  و  $E(G)$  نمایش می‌دهیم. همچنین  $|V(G)| = n$  و  $|E(G)| = m$  را به ترتیب مرتبه و اندازه گراف  $G$  می‌نامیم.

## ۱-۲ قضایای اساسی چندجمله‌ای‌های رنگی

در تعریف  $P(G; \lambda)$  آن را چندجمله‌ای رنگی نامگذاری کردیم. در اینجا می‌خواهیم نشان دهیم که  $p(G, \lambda)$  واقعاً یک چندجمله‌ای از درجه  $n$  است.

قضیه ۲. اگر  $G$  یک گراف با  $n$  رأس باشد آن‌گاه  $p(G; \lambda)$  یک چندجمله‌ای از درجه  $n$  است.

Birkhoff<sup>۱</sup>

Lewis<sup>۲</sup>

Whitney<sup>۳</sup>

اثبات. برای هر عدد صحیح  $k$ ، فرض کنید  $\alpha(G, k)$  تعداد افزارهای  $V(G)$  به دقیقاً  $k$  زیر مجموعه غیرتنهی باشد به طوری که هیچ یال  $G$ ، دو رأس یک مجموعه را به هم منصل نکند. به عبارت دیگر  $\alpha(G, k)$  برابر با تعداد افزارهای  $V(G)$  به دقیقاً  $k$  مجموعه مستقل است. حال اگر یک مجموعه با  $\lambda$  رنگ در اختیار داشته باشیم، آن‌گاه،

تعداد راههای تخصیص رنگهای متفاوت به هر یک از  $k$  مجموعه افزار برابر با  $(\lambda - 1) \cdots (\lambda - k + 1)$  است. همچنین وقتی در یک رنگ آمیزی معنبر  $G$  دقیقاً  $k$  رنگ استفاده شود،  $V(G)$  به دقیقاً  $k$  مجموعه مستقل افزار می‌شود. پس هر یک از این رنگ آمیزی‌ها یک رنگ آمیزی معنبر  $G$  است. یعنی:

$$p(G; \lambda) = \sum_{k=1}^n \alpha(G, k) \lambda(\lambda - 1) \cdots (\lambda - k + 1).$$

واضح است که این عبارت یک چندجمله‌ای از درجه  $n$  است.

□

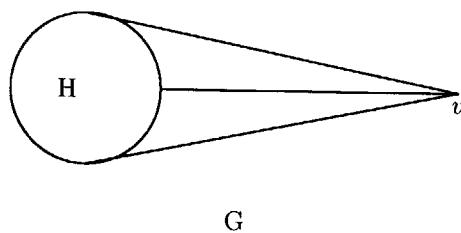
بدیهی است که چندجمله‌ای رنگی گراف تهی  $N_n$  و گراف کامل  $K_n$  به صورت زیر هستند:

$$p(N_n; \lambda) = \lambda^n$$

$$p(K_n; \lambda) = \lambda(\lambda - 1) \cdots (\lambda - n + 1)$$

قضیه ۳. اگر گراف  $G$  از گراف  $H$  و با اتصال یک رأس جدید به هر رأس  $H$  به دست آمده باشد، آن‌گاه:

$$p(G; \lambda) = \lambda p(H; \lambda - 1).$$



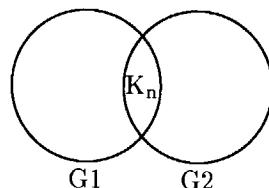
اثبات. رأس جدید  $v$  را می‌توان با  $\lambda$  رنگ، رنگ کرد. چون این رأس به تمام رؤوس  $H$  متصل است، بنابراین در رأسهای  $H$  نمی‌توان رنگ رأس  $v$  را استفاده کرد. بنابراین  $(1 - \lambda)$  رنگ برای رنگ آمیزی معابر  $H$  در دست است.

□

دو قضیه زیر، قضایای بازگشتی هستند که در نظریه چندجمله‌ای‌های رنگی گرافها (بالاخص محاسبه آنها) کاربرد فراوانی دارند.

قضیه ۴. فرض کنید  $G$  اجتماع دو زیرگراف  $G_1$  و  $G_2$  باشد به طوری که  $G_1 \cap G_2 = K_n$ . آن‌گاه:

$$p(G, \lambda) = \frac{p(G_1, \lambda) \cdot p(G_2, \lambda)}{\lambda(\lambda - 1) \cdots (\lambda - n + 1)}.$$



اثبات. برای اثبات قضیه به ازای یک عدد صحیح مثبت دلخواه  $\lambda$ ، توجه داریم که هر رنگ آمیزی  $G$  را می‌توان از ترکیب یک رنگ آمیزی  $G_1$  با هر رنگ آمیزی  $G_2$  که رنگهای داده شده به رأسهای مشترکشان ثابت نگهداشته شود، بدست آورد. تأثیر این تحدید این است که تعداد رنگ آمیزی  $G_2$  به اندازه یک مضرب  $(1 + \lambda - k + \cdots + (-1)^k \lambda^k)$  کاهش می‌یابد. پس:

$$p(G, \lambda) = p(G_1, \lambda) \times \frac{p(G_2, \lambda)}{\lambda(\lambda - 1) \cdots (\lambda - n + 1)}.$$

□

توجه داریم که از این نتیجه در حالت  $K$  یعنی وقتی که  $G_2$  و  $G_1$  جدا از هم باشند نیز می‌توان استفاده کرد.

قبل از بیان قضیه بازگشتی دوم، یادآوری می‌کنیم که برای هر یال  $e$  از گراف  $G$ ، گرافهای  $G - e$  و  $G/e$  به ترتیب گرافهایی به دست آمده از حذف و منقیض کردن یال  $e$  در گراف  $G$  هستند. (در انتباخت فرض می‌کنیم که هیچ حلقه‌ای وجود ندارد و یالهای چندگانه به وسیله یک یال جایگذاری می‌شوند.)

قضیه ۵. (قضیه حذف - انقاض) فرض کنید  $G$  یک گراف و  $e$  یک بال  $G$  باشد آن‌گاه:

$$p(G; \lambda) = p(G - e; \lambda) - p(G/e; \lambda).$$

اثبات. توجه کنید که رنگ آمیزی‌های معنبر  $e$   $G - e$  دو نوعند: اول آنهایی که دو انتهای  $e$  رنگ‌های متفاوتی بگیرند و دوم آنهایی که دو انتهای  $e$  در آنها رنگ‌های یکسان به خود بگیرند. رنگ آمیزی‌های نوع اول به طور یک به یک متناظر با رنگ آمیزی‌های معنبر گراف  $G$  است. به همین ترتیب رنگ آمیزی‌های نوع دوم به صورت یک به یک متناظر با رنگ آمیزی‌های معنبر گراف  $G/e$  است. پس معادله به ازای تمام مقادیر صحیح مثبت  $\lambda$  و بنابراین برای تمام مقادیر  $\lambda$  برقرار است.

□

این دو قضیه، قضایایی هستند که در اثبات استقرایی چندجمله‌ای‌های رنگی استفاده می‌شوند. برای مثال، قضیه زیر را در نظر بگیرید:

قضیه ۶. فرض کنید  $G$  یک گراف دارای  $k$  مؤلفه از مرتبه  $n$  و اندازه  $m$  باشد و ضرایب  $a_j$  در  $p(G; \lambda)$  را با  $a_j^{n-j}$  نمایش دهیم، آن‌گاه:

(۱)  $a_j$  غیر صفر است اگر و تنها اگر  $n \leq j \leq k$ .

$$a_{n-1} = m \text{ و } a_n = 1 \quad (2)$$

(۳)  $a_j$  به ازای  $n \leq j \leq k$  مثبت است.

اثبات. قضیه را با استقرای روی  $m$  ثابت می‌کنیم. اگر  $m = 1$  آن‌گاه  $G$  یک گراف تهی است. دیدیم که  $p(N_1; \lambda) = \lambda^n$ . پس قضیه به ازای  $m = 1$  برقرار است. فرض استقرای: برای کمتر از  $m$  یال برقرار است. حکم استقرای: ثابت می‌کنیم که برای گراف  $G$  با  $n$  رأس و  $m$  یال قضیه برقرار است.

ابندا طبق قضیه حذف - انقاض داریم:

$$p(G; \lambda) = p(G - e; \lambda) - p(G/e; \lambda).$$

چون  $G/e$  یک رأس کمتر از  $e$  و  $G$  دارد و دارای تعداد مؤلفه برابر با  $G$  است. در حالی که  $G - e$  همان تعداد مؤلفه یا بیشتر از  $G$  دارد. حال اگر تعداد مؤلفه‌های  $G - e$  و  $G$  با هم برابر و برابر با  $k$  باشد با استفاده از فرض استقرای داریم:

$$p(G - e; \lambda) = \lambda^n - (m - 1)\lambda^{n-1} + \cdots + (-1)^{n-k} a_k \lambda^k$$

$$p(G/e; \lambda) = \lambda^{n-1} + \cdots + (-1)^{n-k} b_k \lambda^k$$

$$\Rightarrow p(G; \lambda) = \lambda^n - m\lambda^{n-1} + \cdots + (-1)^{n-k}(a_k + b_k)\lambda^k$$

به همین ترتیب اگر تعداد مؤلفه‌های  $G - e$  و  $G$  با هم برابر نباشد می‌توان قضیه را اثبات کرد.

□

نتیجه ۱. برای هر گراف  $G$ ،  $p(G; \lambda)$  یک چندجمله‌ای تکین است که ضرایب آن متناوب در علامت‌اند.

یکی از قضایای مهمی که در مورد چندجمله‌ای‌های رنگی وجود دارد، قضیه زیر است که به قضیه دورهای شکسته و یتنی معروف است. ابتدا با تعریف دور شکسته آشنا می‌شویم.

تعریف ۴. فرض کنید  $G$  یک گراف  $n$  رأسی با مجموعه یالی  $\{e_1, e_2, \dots, e_m\}$  و  $C$  یک دور در  $G$  باشد. همچنین  $e$  یک یال در  $C$  باشد که بیشترین اندیس را در یالهای دور  $C$  داشته باشد. آن گاه مسیر  $e - C$  را یک دور شکسته در  $G$  با این شماره گذاری  $E(G)$  می‌نامیم.

قضیه ۷. فرض کنید  $G$  یک گراف  $n$  رأسی با مجموعه یالی  $\{e_1, e_2, \dots, e_m\}$  باشد. آن گاه چندجمله‌ای رنگی گراف  $G$  از رابطه زیر به دست می‌آید:

$$p(G; \lambda) = \sum_{i=0}^{n-1} (-1)^i a_i \lambda^{n-i}$$

که در آن  $a_i$  تعداد زیر مجموعه‌های  $i$ -تایی از  $E(G)$  است که شامل هیچ دور شکسته‌ای نباشد. اثبات. قضیه را با استقراء روی  $m$  ثابت می‌کنیم. اگر  $a_0 = 1$  باشد،  $a_0 = 0$  باشد. فرض استقراء: برای تمام گرافهای با کمتر از  $m$  یال قضیه برقرار است. حکم استقراء: ثابت می‌کنیم که اگر  $G$  یک گراف با  $m \geq 1$  یال باشد حکم برقرار است. فرض کنید  $e_1 = ab$  باشد، طبق قضیه حذف و انقباض داریم:

$$p(G; \lambda) = p(G - e_1; \lambda) - p(G/e_1; \lambda)$$

چون هر یک از گرافهای  $G - e_1$  و  $G/e_1$  دارای کمتر از  $m$  یال هستند پس در فرض استقراء صدق می‌کنند. یعنی:

$$p(G; \lambda) = \sum_{i=0}^{n-1} (-1)^i a'_i \lambda^{n-i} - \sum_{i=0}^{n-2} (-1)^i a''_i \lambda^{n-1-i}$$

واضح است که مجموعهٔ بالی  $E(G - e_1) = \{e_2, e_3, \dots, e_m\}$  است. اما در مورد مجموعهٔ بالی  $E(G/e_1)$  کمی اندیس‌ها را تغییر می‌دهیم یعنی اگر یک یال  $E(G/e_1)$  متناظر با دقیقاً یک یال  $E(G)$  باشد اندیس‌اش را تغییر نمی‌دهیم. حال اگر یک یال  $(ab)x$  متناظر با دو یال  $E(G)$  یعنی  $e_i = ax$  و  $e_h = bx$  باشد، آن‌گاه  $(ab)x$  را با  $e_k$  نمایش می‌دهیم ( $k = \max\{i, h\}$ ).

برای کامل کردن اثبات، کافی است که ثابت کنیم تعداد زیر مجموعه‌های  $i$ -تایی از  $E(G - e_1)$  که شامل هیچ دور شکسته‌ای نباشد، برابر است با تعداد زیر مجموعه‌های  $n-i$ -تایی از  $E(G)$  که شامل هیچ دور شکسته‌ای نباشد به علاوه تعداد زیر مجموعه‌های  $(1-i)$ -تایی از  $E(G/e_1)$  که شامل هیچ دور شکسته‌ای نباشد یعنی می‌خواهیم ثابت کنیم که:

$$a'_i = a_i + a''_{i-1}$$

فرض کنید  $F \subset E(G) \setminus e_1 \neq F$  باشد. پس  $F$  شامل هیچ دور شکسته‌ای از  $G - e_1$  نیست. اگر  $F$  شامل هیچ دور شکسته‌ای از  $G - e_1$  نباشد.

حال فرض کنید  $e_1 \in F \subset E(G)$  باشد. پس اگر  $F - e_1 \subset E(G/e_1)$  باشد و  $F - e_1$  شامل هیچ دور شکسته‌ای از  $E/G$  نباشد،  $F$  شامل هیچ دور شکسته‌ای از  $G$  نیست. پس رابطهٔ بالا برقرار است.

□

به عبارت دیگر  $a_i$  در قضیهٔ بالا، تعداد زیر گراف‌های گسترندهٔ  $G$  است که دقیقاً  $i$  یال دارند و شامل هیچ دور شکستهٔ القایی نمی‌باشد. از قضیهٔ فوق نتیجه می‌شود که:

$$a_2 = \binom{m}{2} - N_T$$

که  $N_T$  تعداد مثلثها در  $G$  است. این نتیجهٔ حالت خاصی از قضیهٔ زیر است که توسط مریدیت<sup>۴</sup> [۳۴] در سال ۱۹۷۲ اثبات شد.

قضیه ۸. فرض کنید  $G$  یک گراف  $n$  رأسی و  $m$  یالی با کمر  $g$  و چندجمله‌ای رنگی  $p(G; \lambda) = \sum_{i=0}^n (-1)^i a_i \lambda^{n-i}$  باشد. آن‌گاه  $a_i = \binom{m}{i}$  است. به علاوه، اگر  $C_g$  تعداد دورهای به طول  $g$  در گراف  $G$  باشد، آن‌گاه:

$$a_{g-1} = \binom{m}{g-1} - C_g$$

قضیهٔ بالا، حالت خاصی از قضیهٔ زیر است که توسط تیان<sup>۵</sup> و لی<sup>۶</sup> [۳۲] ثابت شده است.

Meredith<sup>۴</sup>

Tian<sup>۵</sup>

Li<sup>۶</sup>