



دانشکده علوم ریاضی

گروه ریاضی کاربردی

پایان نامه کارشناسی ارشد

b-رنگ آمیزی گرافها

فاطمه شاه حسینی

استاد راهنما

دکتر میثم علیشاهی

بهمن ۱۳۹۳

تقدیم به همه آنهایی که

می خوانند بیشتر بدانند

خدایا...^۱

به من زیستنی عطا کن که در لحظه مرگ، بر بی‌ثمری لحظه‌ای که برای زیستن گذشته است، حسرت نخورم و مُردنی عطا کن که بر بیهودگیش، سوگوار نباشم. بگذار تا آن را، خود انتخاب کنم، اما آنچنان که تو دوست می‌داری.

تو می‌دانی و همه می‌دانند که شکنجه دیدن بخاطر تو، زندانی کشیدن بخاطر تو و رنج بردن به پای تو تنها لذت بزرگ زندگی من است، از شادی توست که من در دل می‌خندم، از امید رهایی توست که برق امید در چشمان خسته‌ام می‌درخشد و از خوشبختی توست که هوای پاک سعادت را در ریه‌هایم احساس می‌کنم. نمی‌توانم خوب حرف بزنم. نیروی شگفتی را که در زیر کلمات ساده و جمله‌های ضعیف و افتاده، پنهان کرده‌ام دریاب، دریاب.

تو می‌دانی و همه می‌دانند که زندگی از تحمیل لبخندی بر لبان من، از آوردن برق امیدی در نگاه من، از برانگیختن موج شعفی در دل من، عاجز است.

تو، چگونه زیستن را به من بیاموز، چگونه مردن را خود خواهم آموخت. به من توفیق تلاش در شکست، صبر در نومیدی، رفتن بی‌همراه، جهاد بی‌سلاح، کار بی‌پاداش، فداکاری در سکوت، دین بی‌دنیا، مذهب بی‌عوام، عظمت بی‌نام، خدمت بی‌نان، ایمان بی‌ریا، خوبی بی‌نمود، گستاخی بی‌خامی، قناعت بی‌غرور، عشق بی‌هوس، تنهایی در انبوه جمعیت، و دوست داشتن بی‌آنکه دوست بداند، روزی کن.

اگر تنها ترین تنها شوم، باز خدا هست

او جان‌شین همه نداشتن هست...

^۱مناجاتی از دکتر علی شریعتی.

سپاس‌گزاری...

سپاس خداوندگار حکیم را که با لطف بی‌کران خود، آدمی را زیور عقل آراست.
در آغاز وظیفه خود می‌دانم که از زحمات بی‌دریغ استاد راهنمای خود، جناب آقای دکتر میثم علیشاهی، صمیمانه تشکر و قدردانی کنم که قطعاً بدون راهنمایی‌های ارزنده ایشان، این مجموعه به انجام نمی‌رسید.

در پایان، بوسه می‌زنم بر دستان خداوندگاران مهر و مهربانی، پدر و مادر عزیزم و بعد از خدا، ستایش می‌کنم وجود مقدس‌شان را و تشکر می‌کنم از همسر و فرزند عزیزم به پاس عاطفه سرشار و گرمای امیدبخش وجودشان، که در این سردترین روزگاران، بهترین پشتیبان من بودند.

فاطمه شاه حسینی
بهمن ۱۳۹۳

تعمیر نامه

اینجانب فاطمه شاه‌حسینی دانشجوی کارشناسی ارشد رشته ریاضی کاربردی دانشکده علوم ریاضی دانشگاه شاهرود، نویسنده پایان‌نامه با عنوان b-رنگ‌آمیزی گراف‌ها، تحت راهنمایی دکتر میثم علیشاهی متعهد می‌شوم:

- تحقیقات در این پایان‌نامه توسط اینجانب انجام شده است و از صحت و اصالت برخوردار است.
- در استفاده از نتایج پژوهش‌های دیگر پژوهش‌گران، به مرجع مورد استفاده استناد شده است.
- مطالب این پایان‌نامه، تا کنون توسط خود، یا فرد دیگری برای دریافت هیچ نوع مدرک یا امتیازی در هیچ‌جا ارایه نشده است.
- حقوق معنوی این اثر، به دانشگاه شاهرود متعلق دارد، و مقالات مستخرج با نام “ دانشگاه شاهرود “ یا “ Shahrood University “ به چاپ خواهد رسید.
- حقوق معنوی تمام افرادی که در به‌دست آوردن نتایج اصلی پایان‌نامه تاثیرگذار بوده‌اند، در مقالات مستخرج از پایان‌نامه رعایت می‌گردد.
- در تمام مراحل انجام این پایان‌نامه، در مواردی که از موجود زنده (یا بافت‌های آنها) استفاده شده است، ضوابط و اصول اخلاقی رعایت شده است.
- در تمام مراحل انجام این پایان‌نامه، در مواردی که به حوزه اطلاعات شخصی افراد دسترسی یافته (یا استفاده) شده است، اصل رازداری و اصول اخلاق انسانی رعایت شده است.

فاطمه شاه‌حسینی
بهار ۱۳۹۳

مالکیت نتایج و حق نشر

- تمام حقوق معنوی این اثر و محصولات آن (مقالات مستخرج، کتاب، برنامه‌های رایانه‌ای، نرم‌افزارها و تجهیزات ساخته شده) متعلق به دانشگاه شاهرود می‌باشد. این مطلب باید به نحو مقتضی، در تولیدات علمی مربوطه ذکر شود.
- استفاده از اطلاعات و نتایج موجود در این پایان‌نامه بدون ذکر منبع مجاز نمی‌باشد.

چکیده

هدف این پایان نامه بررسی یکی از حالت‌های رنگ‌آمیزی گراف‌های ساده به نام b -رنگ‌آمیزی است. b -رنگ‌آمیزی راس‌های گراف را به مجموعه‌هایی مستقل به نام کلاس‌های رنگی طوری افزایش می‌دهد، که در هر کلاس رنگی راسی وجود دارد که آن راس، در بقیه کلاس‌های رنگی دارای همسایه باشد. در ادامه بزرگترین افزایش را برای برخی گراف‌های خاص مانند گراف‌های کنسر با پارامترهای n و k ، $(K(n, k))$ ، گراف‌های d -منتظم و گراف بدست آمده از حاصل ضرب دکارتی دو گراف، را مورد مطالعه قرار می‌دهیم. به عبارت دیگر ما کسبیم مقدار k که گراف G دارای b -رنگ‌آمیزی با k رنگ باشد را مشخص می‌کنیم و آن را عدد b -رنگی نامیده و با $\varphi(G)$ نمایش می‌دهیم.

کلمات کلیدی:

b -رنگ‌آمیزی، عدد b -رنگی، b -غالب، گراف کنسر، گراف d -منتظم، حاصل ضرب دکارتی گراف‌ها.

لیست مقالات مستخرج از پایان نامه

۱. فاطمه شاه‌حسینی، معصومه ولی‌زاده مقدم، ” b - رنگ آمیزی در گراف‌ها ”، دومین همایش ملی پژوهش‌های کاربردی در علوم ریاضی و فیزیک، تهران ۱۳۹۳
۲. معصومه ولی‌زاده مقدم، فاطمه شاه‌حسینی، ” رنگ آمیزی پویای لیستی گراف‌ها ”، دومین همایش ملی پژوهش‌های کاربردی در علوم ریاضی و فیزیک، تهران ۱۳۹۳

مقدمه

در دنیای اطراف ما مسایل فراوانی وجود دارند که می‌توان توسط نموداری متشکل از مجموعه نقاط به‌علاوه خطوطی که برخی از این نقاط را به یکدیگر متصل می‌کنند، به توصیف آنها پرداخت. به عنوان مثال، برای نشان دادن رابطه دوستی بین یک دسته از انسان‌ها می‌توانیم هر شخص را با یک نقطه و رابطه دوستی بین افراد را با یک خط متصل بین آنها مشخص کرد. چنین نمودارهایی را گراف می‌نامند. نقاط، مجموعه راس‌ها و خطوط اتصال، مجموعه یال‌های گراف را تشکیل می‌دهند. یکی از مسایل گراف‌ها رنگ‌آمیزی آنها است که هدف اصلی این مبحث بیان حالتی از رنگ‌آمیزی به نام b -رنگ‌آمیزی می‌باشد.

k -رنگ‌آمیزی مجاز گراف G یعنی اعداد 1 تا k را به راس‌های گراف G طوری اختصاص داد که هیچ دو راس مجاور رنگ یکسان دریافت نکرده باشند. مینیمم مقدار k در رنگ‌آمیزی فوق را عدد رنگی گراف می‌نامیم.

در سال 2004 لواژ^۲ عدد رنگی گراف‌های کنسر^۳ با پارامترهای n و k ، $(K(n, k))$ ، را مشخص کرد. گراف کنسر گرافی است که مجموعه راس‌های آن زیر مجموعه‌های k -عضوی از مجموعه $\{1, 2, \dots, n\}$ هستند و دو راس مجاورند اگر و تنها اگر مجموعه‌های نظیرشان از هم جدا باشند.

در سال 1999 ایروینگ^۴ و منلو^۵ b -رنگ‌آمیزی گراف‌ها را بررسی کردند. b -رنگ‌آمیزی گراف G با k رنگ عبارت است از k -رنگ‌آمیزی مجازی از راس‌های G به طوری که در هر کلاس رنگی i راس x_i وجود دارد که این راس در همه $k-1$ کلاس رنگی دیگر دارای همسایه باشد. ماکسیمم مقدار k در چنین رنگ‌آمیزی را عدد b -رنگی گراف می‌نامیم و با $\varphi(G)$ نمایش می‌دهیم. در فصل اول عدد b -رنگی گراف‌های کنسر را بررسی می‌کنیم. مرجع اصلی مورد استفاده برای این فصل [۷] است.

در سال 2004 کویدر^۶ به بررسی عدد b -رنگی گراف‌های منتظم پرداخت. کویدر ثابت کرد که عدد b -رنگی گراف‌های d -منتظم با کمر حداقل شش برابر $d+1$ است.

در فصل دوم به جزییات این قضیه اشاره شده است. مرجع اصلی این فصل [۱] است. در فصل سوم با توجه به [۱۳] عدد b -رنگی گراف به‌دست آمده از حاصل ضرب دکارتی گراف‌های خاص مانند K_n, P_n, C_n را مورد مطالعه قرار داده‌ایم.

^۲Lovasz

^۳kneser

^۴Irving

^۵Manlove

^۶Kouider

فهرست مطالب

ذ	لیست تصاویر	
۱	تعاریف و نمادهای مقدماتی	۱
۱ مقدمه	۱.۱
۱ تعاریف	۲.۱
۷	b- رنگ آمیزی گراف های کنسر	۲
۸ سیستم سه گانه استاینر	۱.۲
۹ ساختار بوس : $n \equiv 3 \pmod{6}$	۱.۱.۲
۹ ساختار اسکولم : $n \equiv 1 \pmod{6}$	۲.۱.۲
۱۰ ساختار $n = 6k + 5$	۳.۱.۲
۱۱ عدد b- رنگی گراف های کنسر	۲.۲
۲۲ b- پیوستگی گراف $K(n, 2)$	۳.۲
۲۹	b- رنگ آمیزی گراف های منتظم	۳
۲۹ نتایج مقدماتی	۱.۳
۴۱	b- رنگ آمیزی حاصل ضرب دکارتی گراف ها	۴
۴۱ مقدمه	۱.۴
۴۱ عدد b- رنگی گراف $K_m \square G$	۲.۴
۴۳ عدد b- رنگی گراف $K_m \square C_n$	۳.۴
۴۸ عدد b- رنگی گراف $K_m \square P_n$	۴.۴
۵۱ عدد b- رنگی گراف $K_n \square K_n$	۵.۴
۵۷	مراجع	
۵۹	واژه نامه فارسی به انگلیسی	

۶۳

واژه‌نامه انگلیسی به فارسی

۶۶

نمایه

لیست تصاویر

۲۸	مقدارها از رابطه $1 - 2t + \frac{m(m-2)}{4}$ به دست می‌آیند	۱.۲
۳۴	$d = 5$	۱.۳
۳۵	$d = 5$	۲.۳
۳۸	$d = 6$	۳.۳
۴۵	رنگ‌آمیزی مجاز جزئی از گراف $K_8 \square C_4$	۱.۴
۴۷	رنگ‌آمیزی مجاز جزئی از گراف $K_{11} \square C_6$	۲.۴
۴۸	b- رنگ‌آمیزی از گراف‌های $K_4 \square C_n, n = 4, 5$ و $K_6 \square C_n, n = 5, 6$	۳.۴
۵۰	b- رنگ‌آمیزی از گراف $K_4 \square P_4$ توسط ۵ رنگ	۴.۴
۵۰	b- رنگی از گراف $K_5 \square P_4$ و $K_6 \square P_5$ توسط ۶ و ۷ رنگ	۵.۴
۵۱	b- رنگی از گراف $K_4 \square P_5$ توسط ۶ رنگ	۶.۴
۵۳	b- رنگی از گراف $K_7 \square K_7$ و $K_8 \square K_8$ توسط ۱۱ و ۱۳ رنگ	۷.۴
۵۵	b- رنگی از گراف $K_3 \square K_3$ و $K_4 \square K_4$	۸.۴

فصل ۱

تعاریف و نمادهای مقدماتی

۱.۱ مقدمه

k -رنگ آمیزی مجاز گراف G یعنی اعداد 1 تا k را به راس های گراف G طوری اختصاص داد که هیچ دو راس مجاور رنگ یکسان دریافت نکرده باشند. مینیم مقدار k در رنگ آمیزی فوق را عدد رنگی گراف می نامیم.

در سال 2004 لوواژ عدد رنگی گراف های کنسر را مشخص کرد.

گراف کنسر گرافی است که مجموعه راس های آن زیر مجموعه های k -عضوی از مجموعه $\{1, 2, \dots, n\}$ هستند و دو راس مجاورند اگر و تنها اگر مجموعه های نظیرشان از هم جدا باشند.

در سال 1999 ایروینگ و منلوو b -رنگ آمیزی گراف ها را بررسی کردند.

b -رنگ آمیزی گراف G با k رنگ عبارت است از k -رنگ آمیزی مجازی از راس های G به طوری که در هر کلاس رنگی i راس x_i وجود دارد که این راس در همه $k - 1$ کلاس رنگی دیگر دارای همسایه باشد. ماکسیم مقدار k در چنین رنگ آمیزی را عدد b -رنگی گراف، $\varphi(G)$ ، می نامیم.

در سال 2004 کویدر به بررسی عدد b -رنگی گراف های منتظم پرداخت. کویدر ثابت کرد که عدد b -رنگی گراف های d -منتظم با کمر حداقل شش برابر $d + 1$ است.

۲.۱ تعاریف

تعریف ۱.۲.۱. گراف:

گراف G سه تایی مرتب $(V(G), E(G), \psi_G)$ ، متشکل از مجموعه ی ناتهی $V(G)$ ی راس ها، مجموعه ی $E(G)$ ی یال ها مجزا از $V(G)$ ، و تابع وقوع ψ_G است که با هر یال G ، یک جفت نامرتب (نه لزوماً مجزا) از راس های G را همراه می کند. اگر e یک یال u و v راس هایی باشند، به قسمی که $\psi_G(e) = uv$

آن‌گاه می‌گویند e ، را به v وصل می‌کند، راس‌های u و v را دو انتهای e می‌نامند.

تعریف ۲.۲.۱. طوقه: یک یال با دو سر یکسان، طوقه نامیده می‌شود.

تعریف ۳.۲.۱. گشت^۱: در گراف G ، دنباله‌ی ناتهی $W = v_0 e_1 v_1 e_2 v_2 \dots e_k v_k$ که جمله‌های آن متناوباً راس‌ها و یال‌ها هستند، به قسمی که برای $1 \leq i \leq k$ ، دو انتهای e_i ، v_i, v_{i-1} باشد را گشتی از v_0 به v_k گویند.

تعریف ۴.۲.۱. گشت بسته: گشت بسته است اگر طول آن مثبت بوده، ابتدا و انتهای آن یکسان باشند.

تعریف ۵.۲.۱. گذر^۲: اگر یال‌های e_1, e_2, \dots, e_k در گشت W متفاوت باشند، W را گذر می‌نامند.

تعریف ۶.۲.۱. مسیر^۳: اگر راس‌های گشت W متفاوت باشند، W را مسیر می‌نامند.

تعریف ۷.۲.۱. طول مسیر: به تعداد یال‌های مسیر، طول مسیر گفته می‌شود.

تعریف ۸.۲.۱. دور^۴: مسیر بسته‌ای که ابتدا و راس‌های داخلی آن متمایز باشند، دور نامیده می‌شود.

تعریف ۹.۲.۱. مدار^۵: گشت بسته‌ای که از هر یال یک‌بار عبور کند، مدار نامیده می‌شود.

تعریف ۱۰.۲.۱. مولفه‌ی گراف G : افزایی از مجموعه‌ی رئوس V به زیرمجموعه‌های ناتهی $V_1, V_2, \dots, V_\omega$ وجود دارد به طوری که دو راس u و v همبندند اگر و تنها اگر u و v هر دو متعلق به یک مجموعه V_i باشند. زیرگراف‌های $G[V_1], G[V_2], \dots, G[V_\omega]$ مولفه‌های گراف G نامیده می‌شوند. تعداد مولفه‌های G را با $\omega(G)$ نمایش می‌دهیم.

تعریف ۱۱.۲.۱. گرافی که فاقد طوقه باشد و بین هر دو راس آن بیش از یک یال موجود نباشد را گراف ساده می‌نامیم.

در طول این پایان‌نامه تمام گراف‌ها را ساده فرض می‌کنیم.

تعریف ۱۲.۲.۱. گرافی که در آن هر دو راس متمایز توسط یک یال به یکدیگر متصل شده باشند، گراف کامل نامیده می‌شود. گراف کامل n راسی را با K_n نمایش می‌دهیم.

همچنین منظور از P_n و C_n به ترتیب مسیر و دور n راسی هستند.

شکل زیر گراف کامل K_5 و دور C_5 را نشان می‌دهد.

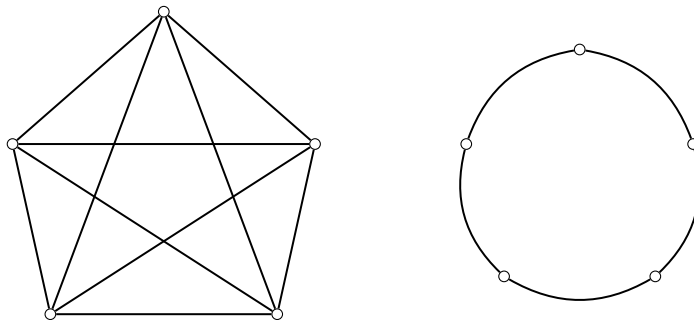
^۱walk

^۲trail

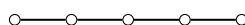
^۳path

^۴cycle

^۵circuit



شکل زیر مسیر P_5 را نشان می‌دهد.



تعریف ۱۳.۲.۱. تعدا یال‌های گذرنده از هر راس v از گراف G را درجه آن راس نامیده و آن را با $d_G(v)$ نمایش می‌دهیم. بزرگترین درجه در میان درجات راس‌های گراف G را با $\Delta(G)$ و کوچکترین درجه را با $\delta(G)$ نمایش می‌دهیم.

تعریف ۱۴.۲.۱. گرافی که درجه هر راس آن d باشد، گراف d -منتظم نامیده می‌شود.

تعریف ۱۵.۲.۱. مجموعه‌ای از راس‌های که با راس v از گراف G مجاور باشند را همسایگی راس v نامیده و با $N(v)$ نمایش می‌دهیم.

تعریف ۱۶.۲.۱. گراف G همبند نامیده می‌شود هرگاه به ازای هر دو راس متمایز u و v از G مسیری از u به v موجود باشد.

قضیه ۱۷.۲.۱. در هر گراف G با e یال داریم:

$$\sum_{v \in V} d_G(v) = 2e.$$

تعریف ۱۸.۲.۱. زیرگراف از گراف G ، گرافی مانند H است که $V(H) \subseteq V(G)$ و $E(H) \subseteq E(G)$.

تعریف ۱۹.۲.۱. زیرگراف فراگیر^۶ : اگر $H \subseteq G$ و $V(H) = V(G)$ باشد، H زیرگراف فراگیر G نامیده می‌شود.

تعریف ۲۰.۲.۱. مجموعه S را زیرمجموعه ناتهی از V فرض می‌کنیم. زیرگراف G را که مجموعه راس‌هایش S و مجموعه یال‌هایش، زیرمجموعه‌ای از یال‌های G باشد به طوری که هر دو انتهایش در S قرار دارند، زیرگراف القا شده توسط S نامیده و با $G[S]$ نمایش می‌دهند.

تعریف ۲۱.۲.۱. هر زیرگراف کامل گراف G را خوشه گراف G می‌نامیم.

^۶spanning subgraph

تعریف ۲۲.۲.۱. گراف‌های G و H را در نظر بگیرید. حاصل ضرب دکارتی آنها را که به صورت $G \square H$ می‌نویسیم، گرافی با مجموعه راس‌های $V(G) \times V(H)$ می‌باشد که در آن راس (u, v) مجاور راس (u', v') است اگر و تنها اگر یکی از دو حالت زیر برقرار باشد.

$$(۱) \quad u = u' \text{ و } vv' \in E(H)$$

$$(۲) \quad v = v' \text{ و } uu' \in E(G)$$

تعریف ۲۳.۲.۱. زیرمجموعه‌ای از یال‌های G که هیچ دوتایی از آنها راس مشترک نداشته باشند تطابق نام دارد. تعداد یال‌های تطابق را اندازه تطابق می‌نامیم.

تعریف ۲۴.۲.۱. فرض G گرافی ناهمبند باشد. بخش‌های همبند گراف را مولفه همبندی گراف G می‌نامیم. در این صورت می‌توان گراف را به مولفه‌های همبندی‌اش افراز کرد و رابطه هم‌ارزی را وجود مسیر بین دو مولفه در نظر گرفت.

تعریف ۲۵.۲.۱. زیرمجموعه S از راس‌های گراف G را مجموعه مستقل می‌نامیم، هرگاه هیچ دو راسی در مجموعه S مجاور نباشند، یعنی برای هر راس $v \in S$ داشته باشیم $|N(v) \cap S| = 0$.

تعریف ۲۶.۲.۱. یک k -رنگ‌آمیزی مجاز گراف G به تابع $c : V(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$ گفته می‌شود به طوری که به ازای هر دو راس مجاور u و v داریم $c(u) \neq c(v)$. در حقیقت برای هر i ، $1 \leq i \leq k$ ، مجموعه $c^{-1}(i)$ مجموعه‌ای مستقل و غیرتهی است که آن را کلاس رنگی i می‌نامیم.

مینیم مقدار k که G ، k -رنگ‌پذیر مجاز باشد را عدد رنگی گراف G نامیده و با $\chi(G)$ نمایش می‌دهیم.

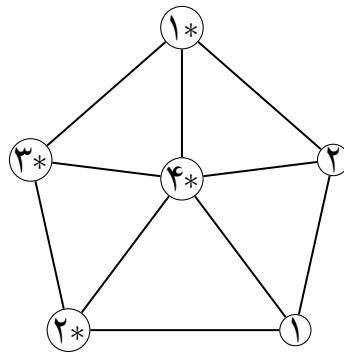
تعریف ۲۷.۲.۱. b -رنگ‌آمیزی گراف G با k رنگ، k -رنگ‌آمیزی مجازی از راس‌های G است به طوری که در هر کلاس رنگی i راس x_i وجود دارد که این راس در همه $k - 1$ کلاس رنگی دیگر دارای همسایه باشد. راس x_i را راس b -غالب و مجموعه راس‌های $\{x_1, x_2, \dots, x_k\}$ را سیستم b -غالب می‌نامیم.

تعریف ۲۸.۲.۱. عدد b -رنگی گراف G عبارت است از ماکسیم مقدار k ای که G دارای b -رنگ‌آمیزی با k رنگ باشد و با $\varphi(G)$ نمایش داده می‌شود.

کران موجود برای $\varphi(G)$ عبارت است از:

$$(۱.۱) \quad \chi(G) \leq \varphi(G) \leq \Delta(G) + 1$$

گراف زیر را با رنگ‌های $\{1, 2, 3, 4\}$ رنگ‌آمیزی کرده‌ایم که راس‌های b -غالب با ستاره مشخص شده‌اند.



تعریف ۲۹.۲.۱. یک L -لیست‌دهی برای گراف G ، عبارت است از یک نگاشت L که به هر راس v از G ، مجموعه رنگ‌های مجاز $L(v)$ را نسبت می‌دهد.

تعریف ۳۰.۲.۱. L -رنگ‌آمیزی، رنگ‌آمیزی c از راس‌های G است که برای هر راس v از G داریم $c(v) \in L(v)$. اگر G یک L -رنگ‌آمیزی شده باشد آن را L -رنگ‌پذیر می‌نامیم. G را k -رنگ‌پذیر لیستی گوئیم هرگاه برای هر L -لیست‌دهی که $|L(v)| \geq k$ ، برای هر $v \in V(G)$ ، گراف G ، L -رنگ‌پذیر باشد. عدد رنگی لیستی $\chi_L(G)$ ، کوچکترین عدد صحیح k است که G گرافی k -رنگ‌پذیر-لیستی باشد.

الگوریتم‌گریدی

در این روش راس‌های گراف n راسی با اندیس‌های $1, 2, \dots, n$ اندیس‌گذاری می‌شود، سپس رنگ‌آمیزی به ترتیب اندیس‌ها طوری انجام می‌شود که رنگ راس i کوچکترین شماره رنگی است به طوری که در راس‌های قبلی مجاور با اندیس کمتر بکار نرفته باشد.

قضیه ویزینگ:

فرض G گرافی همبند غیر از گراف کامل و فاقد دور فرد باشد. آنگاه G گرافی Δ -رنگ‌پذیر-لیستی است. [۴، ۱۵]

قرارداد ۳۱.۲.۱. $\lfloor x \rfloor$ و $\lceil x \rceil$ به ترتیب بزرگترین عدد صحیح کوچکتر یا مساوی با x و کوچکترین عدد صحیح بزرگتر یا مساوی با x را نمایش می‌دهند.

فصل ۲

b- رنگ آمیزی گراف های کنسر

فرض کنید G گرافی ساده با مجموعه راس های $V(G)$ و مجموعه یال های $E(G)$ باشد. یک k -رنگ آمیزی مجاز گراف G به تابع $c: V(G) \rightarrow \{1, 2, \dots, k\}$ گفته می شود به طوری که به ازای هر دو راس مجاور u و v داریم $c(u) \neq c(v)$. در حقیقت برای هر $i, 1 \leq i \leq k$ ، مجموعه $c^{-1}(i)$ مجموعه ای مستقل و غیرتهی است که آن را کلاس رنگی i می نامیم.

تعریف ۳۲.۰.۲. عدد رنگی گراف G عبارت است از مینیم مقدار k که G ، k -رنگ پذیر مجاز باشد و آن را با $\chi(G)$ نمایش می دهیم.

یک b -رنگ آمیزی گراف G با k رنگ، k -رنگ آمیزی مجازی از راس های G است به طوری که در هر کلاس رنگی i راس x_i ای وجود دارد که این راس در همه $k - 1$ کلاس رنگی دیگر دارای همسایه باشد. راس x_i را راس b -غالب و مجموعه راس های $\{x_1, x_2, \dots, x_k\}$ را سیستم b -غالب می نامیم.

تعریف ۳۳.۰.۲. عدد b -رنگی گراف G عبارت است از ماکسیم مقدار k که G دارای b -رنگ آمیزی با k رنگ باشد و با $\varphi(G)$ نمایش داده می شود. [۵]

کران موجود برای $\varphi(G)$ عبارت است از: [۶، ۹]

$$\chi(G) \leq \varphi(G) \leq \Delta(G) + 1 \quad (1.2)$$

تعریف ۳۴.۰.۲. گراف G را b -پیوسته گویند هرگاه برای هر k که $\chi(G) \leq k \leq \varphi(G)$ ، b -رنگ آمیزی با k رنگ وجود داشته باشد.

همه گراف ها b -پیوسته نیستند. برای مثال مکعب ۳-بعدي Q_3 ، b -پیوسته نیست چون $\chi(Q_3) = 2$ و $\varphi(Q_3) = 4$ اما Q_3 ، b -رنگ آمیزی با ۳ رنگ ندارد.

تعریف ۳۵.۰.۲. $S = \{1, 2, \dots, n\}$ و V مجموعه همه ی زیرمجموعه های k -عضوی S که $k \leq \frac{n}{p}$ را در نظر می گیریم. گراف کنسر^۱ با پارامترهای n و k ، گرافی است با مجموعه راس های V ، و دو راس آن

^۱Kneser

مجاورند اگر و تنها اگر زیرمجموعه های متناظرشان از هم جدا باشند. این گراف را با $K(n, k)$ نمایش می دهیم.

می دانیم که [۱۲]

$$\chi(K(n, k)) = n - 2k + 2$$

۱.۲ سیستم سه گانه استاینر

در این بخش تعریف های لازم و ساختار سیستم سه گانه استاینر^۲ را معرفی می کنیم که در اثبات قضیه ها مورد استفاده قرار می گیرند.

شبه گروه از مرتبه n دوتایی (Q, \circ) است که Q مجموعه ای از اندازه n و " \circ " عملی دوتایی بر روی Q است، به طوری که برای هر دو عضو $a, b \in Q$ معادله $a \circ x = b$ و $y \circ a = b$ دارای جواب منحصر به فرد باشد.

شبه گروه (Q, \circ) با $Q = \{1, 2, \dots, n\}$ را خودتوان می نامیم اگر $i \circ i = i$ برای $1 \leq i \leq n$ و تعویض پذیر می نامیم اگر $i \circ j = j \circ i$ برای همه $1 \leq i, j \leq n$.

شبه گروه (Q, \circ) با $Q = \{1, 2, \dots, 2n\}$ را نیم خودتوان گویند اگر برای هر $1 \leq i \leq n$ داشته باشیم $i \circ i = (n \circ i) \circ (n \circ i) = i$. اگر $Q' \subseteq Q$ آنگاه شبه گروه (Q', \circ) را زیر شبه گروه (Q, \circ) می نامیم.

مثال ۱.۱.۲. گروه جمعی $(\mathbb{Z}_n, +)$ را با $n = 2k + 1$ در نظر می گیریم. چون n فرد است برای هر $i, j \in \mathbb{Z}_n$ که $i \neq j$ لذا $2i \neq 2j$. بنابراین جایگشت σ بر روی مجموعه $\{1, 2, \dots, n\}$ چنان موجود است که برای هر $i \in \mathbb{Z}_n$ داریم $\sigma(2i) = i$. شبه گروه (Q_1, \circ) که $Q_1 = \mathbb{Z}_n$ و $i \circ j = \sigma(i + j)$ برای هر $i, j \in \varphi_1$ را تعریف می کنیم. این شبه گروه یک شبه گروه تعویض پذیر خودتوان است.

مثال ۲.۱.۲. گروه جمعی $(\mathbb{Z}_n, +)$ را با $n = 2k$ در نظر می گیریم. در این مورد برای هر $1 \leq i \leq k$ داریم:

$$i + i = (i + k) + (i + k) = 2i.$$

جایگشت σ بر روی مجموعه $\{1, 2, \dots, n\}$ را طوری در نظر می گیریم که برای هر $1 \leq i \leq k$ داشته باشیم $\sigma(2i) = i$. حال شبه گروه (Q_2, \circ) که $Q_2 = \mathbb{Z}_n$ و $i \circ j = \sigma(i + j)$ برای هر $i, j \in Q_2$ را تعریف می کنیم. این شبه گروه، شبه گروه تعویض پذیر نیم خودتوان است.

طرح با پارامترهای $(n, k, \lambda) - t$ جفت مرتبی به صورت (S, B) است که S مجموعه ای از n نقطه یا نشانه و B خانواده ای از زیرمجموعه های k -عضوی از S به نام بلوک هستند که هر t عضو از S با هم به طور دقیق در λ بلوک از B وجود دارند. اگر $\lambda = 1$ این طرح را سیستم استاینر و اگر $k = 3$ سیستم

^۲Steiner Triple Systems

سه‌گانه می‌نامیم. طرح با پارامترهای $\lambda = 1, k = 3, t = 2$ با n نقطه را سیستم سه‌گانه استاینر از مرتبه n می‌نامیم و با $STS(n)$ نشان می‌دهیم.

قضیه ۳.۱۰۲. سیستم سه‌گانه استاینر از مرتبه n وجود دارد اگر و تنها اگر $n \equiv 1, 3 \pmod{6}$. [۱۱]

۱.۱.۲ ساختار بوس : $n \equiv 3 \pmod{6}$

فرض $n = 6k + 3$ و (Q, \circ) شبه‌گروه تعویض‌پذیر خودتوان از مرتبه $2k + 1$ باشد. $S = Q \times \{1, 2, 3\}$ تعریف می‌کنیم. اعضای S را با x_i که، $x \in Q$ و $i \in \{1, 2, 3\}$ ، مشخص کرده و B را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$\text{مدل ۱ : } 1 \leq i \leq 2k + 1, \{i_1, i_2, i_3\} \in B$$

$$\text{مدل ۲ : } 1 \leq i < j \leq 2k + 1, \{i_1, j_1, (i \circ j)_2\}, \{i_2, j_2, (i \circ j)_3\}, \{i_3, j_3, (i \circ j)_1\} \in B$$

(S, B) فوق سیستم سه‌گانه استاینر از مرتبه $6k + 3$ است. این ساختار را بوس^۳ می‌نامیم. [۱۱]

۲.۱.۲ ساختار اسکولم : $n \equiv 1 \pmod{6}$

فرض $n = 6k + 1$ و (Q, \circ) شبه‌گروه تعویض‌پذیر نیم خودتوان از مرتبه $2k$ باشد و تعریف می‌کنیم $S = \{\infty\} \cup (Q \times \{1, 2, 3\})$

اعضای S را با x_i که، $x \in Q$ و $i \in \{1, 2, 3\}$ ، مشخص کرده و B را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$\text{مدل ۱ : } 1 \leq i \leq k, \{i_1, i_2, i_3\} \in B$$

$$\text{مدل ۲ : } 1 \leq i \leq k, \{\infty, (k+i)_1, i_2\}, \{\infty, (k+i)_2, i_3\}, \{\infty, (k+i)_3, i_1\} \in B$$

$$\text{مدل ۳ : } 1 \leq i < j \leq 2k, \{i_1, j_1, (i \circ j)_2\}, \{i_2, j_2, (i \circ j)_3\}, \{i_3, j_3, (i \circ j)_1\} \in B$$

(S, B) فوق سیستم سه‌گانه استاینر از مرتبه $6k + 1$ است. این ساختار را اسکولم^۴ می‌نامیم. [۱۱]

در بالا سیستم سه‌گانه استاینر از مرتبه $n \equiv 1, 3 \pmod{6}$ را معرفی کردیم. اگرچه $STS(6k + 5)$ وجود ندارد، ساختار بسیار نزدیک به آن را می‌سازیم.

طرح متعادل زوجی یا **PBD**^۵ جفت مرتب (S, B) است که S مجموعه‌ای متناهی از نقاط و B اجتماعی از زیرمجموعه‌های S به نام بلوک می‌باشند به طوری که هر جفت از اعضای مجزای S با هم به طور دقیق در یک بلوک از B وجود دارند. وقتی $|S| = n$ آن را با $PBD(n)$ نشان می‌دهیم. برای $n \equiv 5 \pmod{6}$ یک PBD از مرتبه n با یک بلوک از اندازه پنج و بقیه از اندازه سه به نام ۳-بلوک‌ها، می‌سازیم.

^۳Bose

^۴Skolem

^۵Pairwise Balanced Design

۳.۱.۲ ساختار $n = 6k + 5$

(Q, \circ) را شبه گروه تعویض پذیر خودتوان از مرتبه $2k + 1$ و α را جایگشتی به صورت زیر تعریف می کنیم

$$(1, 2)(2, 3) \dots (2k - 1, 2k)(2k + 1)$$

$S = \{\infty_1, \infty_2\} \cup (Q \times \{1, 2, 3\})$ قرار دهید، عضو دلخواه $Q \times \{1, 2, 3\}$ را با x_i نشان می دهیم که $x \in Q$ و $i \in \{1, 2, 3\}$. B شامل بلوک های زیر است:

$$\text{مدل ۱: } \{\infty_1, \infty_2, (2k + 1)_1, (2k + 1)_2, (2k + 1)_3\} \in B$$

$$\text{مدل ۲: } 1 \leq i \leq k, \{\infty_1, (2i - 1)_1, (2i - 1)_2\}, \{\infty_1, (2i - 1)_3, (2i)_1\}, \{\infty_1, (2i)_2, (2i)_3\}, \\ \{\infty_2, (2i - 1)_2, (2i - 1)_3\}, \{\infty_2, (2i)_1, (2i)_2\}, \{\infty_2, (2i - 1)_1, (2i)_3\} \in B$$

$$\text{مدل ۳: } 1 \leq i < j \leq 2k + 1, \{i_1, j_1, (i \circ j)_2\}, \{i_2, j_2, (i \circ j)_3\}, \{i_3, j_3, (\alpha(i \circ j))_1\} \in B$$

پس (S, B) یک $PBD(6k + 5)$ به طور دقیق با یک بلوک از اندازه پنج و بقیه از اندازه سه است. برای نتیجه گیری این بخش به بعضی سیستم های سه گانه استاینر که شامل سیستم سه گانه استاینر دیگری است، نیاز داریم که آن را زیرسیستم می نامند.

قضیه ۴.۱.۲. [۳]

(i) برای هر دو عدد صحیح $n, m \equiv 1, 3 \pmod{6}$ که $n \geq (2m + 1)$ $STS(n)$ شامل زیرسیستم $STS(m)$ وجود دارد.

(ii) برای هر دو عدد صحیح $n, m \equiv 5 \pmod{6}$ که $n \geq (2m + 1)$ $PBD(n)$ شامل $PBD(m)$ وجود دارد.

شبه گروه استاینر (Q, \circ) شبه گروهی تعویض پذیر است، هرگاه برای هر $i, j \in Q$ داشته باشیم $i \circ i = i$ و $(i \circ j) \circ j = i$.

سیستم سه گانه استاینری مفروض است. شبه گروه استاینری به وسیله دستگاه $x \circ y = z$ می سازیم که $\{x, y, z\}$ بلوکی از STS یا $x = y = z$ باشد. همچنین PBD با بلوکی از اندازه پنج و بقیه از اندازه سه و شبه گروه تعویض پذیر خودتوان از مرتبه پنج مفروض است، (Q', \circ') ، شبه گروه تعویض پذیر خودتوانی به وسیله دستگاه $x \circ y = z$ می سازیم که $\{x, y, z\}$ بلوکی سه عضوی از PBD یا $x = y = z$ و $x \circ y = x \circ' y$ باشد که $\{x, y\}$ هر دو در بلوک اندازه پنج هستند. لذا گزاره زیر را داریم.

گزاره ۵.۱.۲. برای هر عدد صحیح فرد $n \neq 5$ ، شبه گروه تعویض پذیر خودتوانی از مرتبه n شامل زیر شبه گروهی از مرتبه سه، وجود دارد.

۲.۲ عدد b - رنگی گراف‌های کنسر

در این بخش $\varphi(K(2k+1, k))$ را برای هر k و $\varphi(K(n, 2))$ را برای هر n مشخص می‌کنیم.

قضیه ۱.۲.۲. برای هر عدد صحیح $k \geq 3$,

$$\varphi(K(2k+1, k)) = k + 2.$$

برهان. می‌دانیم

$$\Delta(K(2k+1, k)) = k + 1$$

لذا طبق نامساوی ۱.۲ داریم

$$\varphi(K(2k+1, k)) \leq k + 2.$$

برای اثبات تساوی، b-رنگ آمیزی برای $K(2k+1, k)$ با $k+2$ رنگ به شرح زیر ارائه می‌دهیم. برای i که $1 \leq i \leq k$ ، کلاس رنگی i را شامل مجموعه راس‌های زیر تعریف می‌کنیم

$$\{k+1, k+2, \dots, 2k+1\} \setminus \{k+i\} \cup \{1, 2, \dots, k\} \setminus \{i\} \cup \{k+j \mid 1 \leq j \leq k+1, j \neq i\}$$

کلاس رنگی $k+1$ شامل مجموعه راس‌های

$$\{k+1, k+2, \dots, 2k\} \cup \{1, 2, \dots, k\} \setminus \{j\} \cup \{k+j \mid 1 \leq j \leq k\}$$

و کلاس رنگی $k+2$ شامل مجموعه $\{1, 2, \dots, k\}$ است.

حال رنگ آمیزی را کامل می‌کنیم. فرض $A \subseteq \{1, 2, \dots, 2k+1\}$ راسی متفاوت از راس‌های کلاس‌های رنگی فوق باشد. اگر $2k+1 \in A$ ، عدد صحیح $i \in A^c \cap \{1, 2, \dots, k\}$ را انتخاب کرده و A را به کلاس رنگی i اضافه می‌کنیم. اگر $2k \in A$ و $2k+1 \notin A$ ، اگر $i \in A^c \cap \{1, 2, \dots, k\}$ ، $i \neq k$ را انتخاب کرده و A را به کلاس رنگی i اضافه می‌کنیم. اگر $2k, 2k+1 \notin A$ ، آنگاه A را به کلاس رنگی $k+2$ اضافه می‌کنیم. پس راس‌ها در هر کلاس رنگی دو به دو اشتراک ناتهی دارند. لذا چنین رنگ آمیزی مجاز است.

در این رنگ آمیزی مجاز مجموعه راس‌های

$$\{\{k+1, k+2, \dots, 2k+1\} \setminus \{k+i\}, 1 \leq i \leq k+1, \{1, 2, \dots, k\}\}$$

سیستمی b-غالب را تشکیل می‌دهند. زیرا راس $\{1, 2, \dots, k\}$ برای هر $1 \leq i \leq k+1$ مجاور با همه راس‌های $\{k+1, k+2, \dots, 2k+1\} \setminus \{k+i\}$ است.

از طرفی برای عدد صحیح ثابت $1 \leq i_0 \leq k+1$ راس $\{k+1, k+2, \dots, 2k+1\} \setminus \{k+i_0\}$ مجاور با راس‌های $\{1, 2, \dots, k\} \setminus \{i_0\} \cup \{k+i_0\}$ و $\{1, 2, \dots, k\}$ که $1 \leq i \leq k$ ، $i \neq i_0$ بوده و برای $1 \leq i_0 \leq k$ ، با راس $\{1, 2, \dots, k\} \setminus \{i_0\} \cup \{k+i_0\}$ مجاور است. لذا در رنگ آمیزی فوق هر کلاس رنگی دارای راسی است که در بقیه کلاس‌های رنگی دارای همسایه خواهد بود. \square

تذکر ۱. با توجه به تعریف $STS(n)$ ، هر سیستم سه گانه استاینر از مرتبه n معادل یک تجزیه شده یالی از گراف کامل K_n به مثلث هاست.

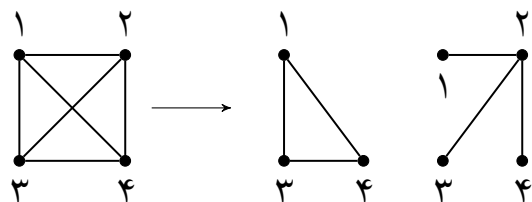
تذکر ۲. هر راس در $K(n, 2)$ که زیرمجموعه ۲-عضوی از مجموعه $\{1, 2, \dots, n\}$ می باشد، مطابق با یالی در گراف کامل K_n با مجموعه راس های $\{1, 2, \dots, n\}$ است. از اینرو دو راس از $K(n, 2)$ مجاور هستند اگر و تنها اگر یال های نظیرشان در K_n مجاور نباشند.

تذکر ۳. اگر A زیرمجموعه ای مستقل از راس های $K(n, 2)$ باشد آنگاه همه راس های A یا دو به دو عضوی مشترک دارند، مانند a ، یا $A = \{\{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}\}$ برای $a, b, c \in \{1, 2, \dots, n\}$ خواهد بود. به عبارت دیگر مجموعه های مستقل از راس های $K(n, 2)$ مطابق با زیرگراف ستاره با مرکزیت a یا زیرگراف مثلثی، در گراف K_n می باشد. مجموعه های مستقل مطابق با زیرگراف ستاره را کلاس رنگی ستاره ای با مرکزیت a و مطابق با زیرگراف مثلثی را کلاس رنگی مثلثی می نامیم. از طرفی برای سهولت مجموعه مستقل $\{\{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}\}$ را با $\{a, b, c\}$ نمایش می دهیم. چون هر رنگ آمیزی مجاز افزایی از راس ها به مجموعه های مستقل است، هر رنگ آمیزی مجاز از $K(n, 2)$ را می توان به عنوان تجزیه شده یالی از گراف کامل K_n به زیرگراف های ستاره و مثلث در نظر گرفت.

مثال ۲.۲.۲. گراف کنسر $K(4, 2)$ را در نظر می گیریم.

$$V(K(4, 2)) = \{(1, 2), (1, 3), (1, 4), (2, 3), (2, 4), (3, 4)\}$$

گراف کامل K_4 را می توان به صورت زیر تجزیه یالی کرد



لذا طبق تذکر ۳ گراف کنسر $K(4, 2)$ را با دو رنگ زیر رنگ آمیزی می کنیم.

$$[1] = \{(1, 2), (1, 3), (1, 4)\}$$

$$[2] = \{(2, 3), (2, 4), (3, 4)\}$$

تعریف ۳.۲.۲. مجموعه ای از راس های S را مجموعه غالب می نامیم هرگاه هر راسی که در S نیست، همسایه ای در S داشته باشد. مجموعه غالب S در G را مجموعه غالب مستقل می نامیم هرگاه راس های S دو به دو نامجاور باشند. گزاره ای در مورد مجموعه های غالب گراف های کنسر در زیر بیان می کنیم.

گزاره ۴.۲.۲. $S = \{1, 2, \dots, n\}$ را در نظر می گیریم. اگر T زیرمجموعه ای از S با اندازه $2k - 1$ باشد، آنگاه مجموعه همه زیرمجموعه های k -عضوی T مجموعه ای غالب مستقل در $K(n, k)$ تشکیل می دهند.

برهان. با توجه به فرض داریم $T \subseteq S = \{1, 2, \dots, n\}$ و $|T| = 2k - 1$ و A را راسی در $K(n, k)$ در نظر می‌گیریم که $A \not\subseteq T$. بنابراین $|A \cap T| \leq k - 1$ و زیرمجموعه k -عضوی از T مانند B موجود است که $A \cap B = \emptyset$. لذا راس A و B در $K(n, k)$ مجاور هستند. به طور بدیهی هر دو زیرمجموعه k -عضوی از T با هم اشتراک دارند، بنابراین آنها در $K(n, k)$ مجاور نیستند. \square

قضیه ۵.۲.۲. اگر (S, B) یک سیستم استاینر $(n, 2k - 1, 1)$ باشد، آنگاه $|\mathbf{B}| \geq \varphi(K(n, k))$.

برهان. فرض $\mathbf{B} = \{B_1, B_2, \dots, B_{|\mathbf{B}|}\}$ باشد. برای هر $1 \leq i \leq |\mathbf{B}|$ مجموعه همه زیرمجموعه‌های k -عضوی B_i را به عنوان کلاس رنگی i تعریف می‌کنیم. چون $|B_i| = 2k - 1$ ، با توجه به گزاره ۴.۲.۲، هر کلاس رنگی i مجموعه‌ای مستقل از راس‌ها می‌باشند، لذا این افراز رنگ‌آمیزی مجازی از $K(n, k)$ است. از طرفی با توجه به گزاره، هر کلاس رنگی i مجموعه‌ای غالب است. لذا هر عضو از کلاس رنگی j همسایه‌ای در همه کلاس‌های رنگی دیگر دارد. از اینرو، این افراز b -رنگ‌آمیزی از $K(n, k)$ توسط $|\mathbf{B}|$ رنگ خواهد بود. \square

لم ۶.۲.۲. فرض کنید c رنگ‌آمیزی مجازی از $K(n, 2)$ و A_1, A_2, \dots, A_t کلاس‌های رنگی ستاره‌ای به ترتیب با مرکزیت‌های a_1, a_2, \dots, a_t باشند که $|A_i| \geq 3$ برای هر $1 \leq i \leq t$ است. آنگاه c یک b -رنگ‌آمیزی از $K(n, 2)$ است اگر و تنها اگر شرایط زیر برقرار باشند.

(i) a_1, a_2, \dots, a_t متمایز هستند.

(ii) هر زیرمجموعه 2 -عضوی از مجموعه $\{a_1, a_2, \dots, a_t\}$ در $\cup_{k=1}^t A_k$ قرار دارد.

(iii) برای هر $1 \leq i \leq t$ ، موجود است $x_i \notin \{a_1, a_2, \dots, a_t\}$ به طوری که $\{a_i, x_i\} \in A_i$.

برهان. فرض c ، b -رنگ‌آمیزی مجازی از $K(n, 2)$ باشد. فرض $a_i = a_j$ برای $i \neq j$ باشد. پس $A_i \cup A_j$ مجموعه‌ای مستقل در $K(n, 2)$ خواهد بود. یعنی کلاس رنگی A_i فاقد راسی است که همسایه‌ای در کلاس رنگی A_j داشته باشد و این تناقض با b -رنگ‌آمیزی c دارد. پس $a_i \neq a_j$ برای هر $1 \leq i \neq j \leq t$.

حال زیرمجموعه 2 -عضوی دلخواه $\{a_i, a_j\}$ از مجموعه $\{a_1, a_2, \dots, a_t\}$ را در نظر می‌گیریم. اگر $\{a_i, a_j\} \notin \cup_{k=1}^t A_k$ ، آنگاه این راس در کلاس رنگی مثلثی مانند $\{a_i, a_j, b\}$ قرار دارد. در این کلاس رنگی، راس‌های $\{a_i, a_j\}$ و $\{a_i, b\}$ راس‌های b -غالب نیستند چون آنها در کلاس رنگی A_i همسایه‌ای ندارند. راس $\{a_j, b\}$ هم راس b -غالب نیست چون در کلاس رنگی A_j همسایه‌ای ندارد و این یک تناقض است. بنابراین برای همه i, j ها $\{a_i, a_j\} \in \cup_{k=1}^t A_k$ است. چون در هر کلاس رنگی ستاره‌ای A_i باید راس b -غالب داشته باشیم، شرط (iii) برقرار است.

حال فرض که c رنگ‌آمیزی مجاز از $K(n, 2)$ باشد که در شرایط (i)، (ii) و (iii) صدق می‌کند. کفایت نشان دهیم که در هر کلاس رنگی c راسی b -غالب داریم.

در کلاس رنگی ستاره ای A_i که $1 \leq i \leq t$ راس $\{a_i, x_i\}$ راسی b - غالب است چون در هر کلاس رنگی A_j که $j \neq i$ راس $\{a_j, y\}$ که $y \neq a_i, x_i$ وجود دارد. از طرفی با توجه به گزاره ۴.۲.۲، هر کلاس رنگی مثلثی مجموعه ای غالب است. بنابراین، راس $\{a_i, x_i\}$ همسایه ای در همه کلاس های رنگی دارد.

از طرفی برای هر کلاس رنگی مثلثی $\{a, b, c\}$ ، با توجه به شرط (ii) داریم

$$|\{a, b, c\} \cap \{a_1, a_2, \dots, a_t\}| \leq 1.$$

بنابراین حداقل دو عضو مانند a و b که $a, b \notin \{a_1, a_2, \dots, a_t\}$ وجود دارد. چون $|A_i| \geq 3$ ، راس $\{a, b\}$ در همه کلاس های رنگی ستاره ای دارای همسایه است. از طرفی با توجه به گزاره ۴.۲.۲ هر کلاس رنگی مثلثی مجموعه ای غالب است. پس راس $\{a, b\}$ راسی b - غالب است. \square

گزاره ۷.۲.۲. اگر $n \equiv 5 \pmod{6}$ آنگاه $\frac{1}{3} - \frac{n(n-1)}{6} \leq \varphi(K(n, 2))$.

برهان. اگر $n \equiv 5 \pmod{6}$ آنگاه با توجه به ساختار $5 + 6k$ بخش ۳.۱.۱، $PBD(n)$ با یک بلوک از اندازه پنج مانند $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ و بلوک های ۳-عضوی آن را در نظر می گیریم. در این ساختار تعداد ۳-بلوک ها $\frac{1}{3} - \frac{n(n-1)}{6}$ است. حال b -رنگ آمیزی $K(n, 2)$ را ثابت می کنیم. هر بلوک ۳-عضوی را به عنوان کلاس رنگی مثلثی در نظر می گیریم و بقیه کلاس های رنگی را به صورت

$$\{\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{1, 4\}, \{1, 5\}\}, \{\{2, 3\}, \{2, 4\}, \{2, 5\}\}, \{\{3, 4\}, \{3, 5\}, \{4, 5\}\}$$

تعریف می کنیم. این یک تجزیه شده یالی از گراف کامل K_n به ستاره ها و مثلث ها است. پس طبق تذکر ۳ این رنگ آمیزی مجازی از $K(n, 2)$ است. بعلاوه، این رنگ آمیزی در شرایط لم ۶.۲.۲ صدق می کند، پس b -رنگ آمیزی از $K(n, 2)$ داریم. بنابراین

$$\varphi(K(n, 2)) \geq \frac{n(n-1)}{6} - \frac{1}{3} + 3 = \frac{n(n-1)}{6} - \frac{1}{3}.$$

\square

قضیه ۸.۲.۲. برای هر عدد صحیح مثبت n که $n \neq 8$ داریم:

$$\varphi(K(n, 2)) = \begin{cases} \lfloor \frac{(n-1)(n-2)}{6} \rfloor + 3 & \text{اگر } n \text{ زوج باشد} \\ \lfloor \frac{n(n-1)}{6} \rfloor & \text{اگر } n \text{ فرد باشد} \end{cases}$$

برهان. حالت ۱. n زوج باشد.

ابتدا کران بالایی برای $\varphi(K(n, 2))$ پیدا می کنیم. فرض c یک b -رنگ آمیزی از $K(n, 2)$ به وسیله φ رنگ و t کلاس رنگی ستاره ای با مرکزیت $t, \dots, 1$ به ترتیب با اندازه n_1, \dots, n_t باشند. آنگاه

$$|V(K(n, 2))| = \binom{n}{2} = \sum_{i=1}^t n_i + 3(\varphi - t). \quad (2.2)$$

با توجه به تذکر ۳، رنگ آمیزی c معادل با تجزیه شده یالی از گراف کامل K_n به ستاره ها و مثلث ها است. برای هر راس $i \in V(K_n)$ ، تعداد یال های متلاقی با i در مثلث های تجزیه شده زوج است. چون

n زوج است، یک یال متلاقی با i در زیرگراف ستاره تجزیه شده، خواهیم داشت. بنابراین، برای هر $1 \leq i \leq t+1$ یک راس در $K(n, 2)$ شامل i در کلاس رنگی ستاره‌ای ۱ تا t وجود دارد. بعلاوه، با توجه به لم ۶.۲.۲، هر زیرمجموعه ۲-عضوی از مجموعه $\{1, 2, \dots, t\}$ در کلاس رنگی ستاره‌ای قرار دارند. بنابراین، داریم

$$\sum_{i=1}^t n_i \geq (n-t) + \frac{t(t-1)}{2} = n + \frac{t(t-3)}{2}.$$

از اینرو

$$\binom{n}{2} \geq n + \frac{t(t-9)}{2} + 3\varphi.$$

پس

$$\varphi \leq \frac{n(n-3)}{6} - \frac{t(t-9)}{6}.$$

مینیمم عبارت $t(t-9)$ در $t=4$ و $t=5$ اتفاق می‌افتد. بنابراین،

$$\varphi \leq \left\lfloor \frac{n(n-3)}{6} + \frac{10}{3} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{(n-1)(n-2)}{6} \right\rfloor + 3. \quad (3.2)$$

حال کران پایینی برای $\varphi(K(n, 2))$ می‌یابیم.

حالت ۱.۱. $n = 6k$.

$STS(6k-3)$ با ساختار بوس را در نظر می‌گیریم. چنان‌چه که در بخش ۱.۱.۱ نشان داده شد، در این ساختار $2k-1$ بلوک از هم جدا در مدل ۱ وجود دارند.

بلوک‌ها را با $\{a_1, b_1, c_1\}, \{a_2, b_2, c_2\}, \dots, \{a_{2k-1}, b_{2k-1}, c_{2k-1}\}$ در نظر می‌گیریم. با توجه به تذکر ۱، این STS یک تجزیه شده یالی از گراف کامل K_{n-3} به مثلث‌ها است. حالا سه نقطه a, b, c را اضافه کرده و $K(n, 2)$ را با $\varphi_0 = \frac{n(n-3)}{6} + 3$ رنگ، رنگ‌آمیزی مجاز کرده‌ایم یا به طور هم‌ارز یال‌های گراف کامل K_n را به φ_0 ستاره و مثلث، تجزیه می‌کنیم.

هر بلوک از مدل ۲ در $STS(6k-3)$ را به عنوان کلاس رنگی مثلثی در نظر می‌گیریم. کلاس‌های رنگی دیگر را به صورت زیر تعریف می‌کنیم.

کلاس رنگی A شامل

$$\{a, c_1\}, \{a, c_2\}, \dots, \{a, c_{2k-1}\}, \{a, b\}.$$

کلاس رنگی B شامل

$$\{b, a_1\}, \{b, a_2\}, \dots, \{b, a_{2k-1}\}, \{b, c\}.$$

کلاس رنگی C شامل

$$\{c, b_1\}, \{c, b_2\}, \dots, \{c, b_{2k-1}\}, \{c, a\}.$$

همچنین برای هر i که $1 \leq i \leq 2k - 1$ ، سه کلاس رنگی مثلثی زیر را تعریف می کنیم

$$\{a, a_i, b_i\}, \{b, b_i, c_i\}, \{c, c_i, a_i\}.$$

در $STS(6k - 3)$ تعداد بلوک ها $\frac{(n-3)(n-4)}{6}$ است، که $\frac{n-3}{3} = 2k - 1$ بلوک در مدل ۱ هستند. بنابراین، تعداد کلاس های رنگی در رنگ آمیزی مشخص فوق

$$\frac{(n-3)(n-4)}{6} - \frac{n-3}{3} + 3 + 3 \frac{n-3}{3} = \frac{n(n-3)}{6} + 3 = \varphi.$$

است.

برای $n = 6$ ، واضح است که این رنگ آمیزی یک b -رنگ آمیزی از $K(6, 2)$ توسط شش رنگ است. برای $k \geq 2$ ، تنها سه کلاس رنگی استار لایک داریم و این رنگ آمیزی در شرایط لم ۶.۲.۲ صدق می کند، پس رنگ آمیزی مفروض b -رنگ آمیزی از $K(n, 2)$ است. لذا

$$\varphi \geq \frac{n(n-3)}{6} + 3 = \lfloor \frac{(n-1)(n-2)}{6} \rfloor + 3.$$

حالت ۱.۲. $n = 6k + 2$ یا $n = 6k + 4$ ، $k \geq 2$.

$STS(n-1)$ را با ساختار مفروض بوس یا اسکولم بخش ۱.۱.۱ در نظر می گیریم. از طرفی در این ساختار سه بلوک از هم جدا $\{a, b, c\}$ ، $\{a', b', c'\}$ ، $\{a'', b'', c''\}$ را مطرح می کنیم که $\{a, a', a''\}$ خود یک بلوک است. حال نقطه جدید d را اضافه می کنیم و b -رنگ آمیزی برای گراف کنسر $K(n, 2)$ با $\varphi = \frac{(n-1)(n-2)}{6} + 3$ رنگ به شرح زیر ارائه می دهیم.

هر بلوک در $STS(n-1)$ بجز چهار بلوک $\{a, a', a''\}$ ، $\{a'', b'', c''\}$ ، $\{a', b', c'\}$ ، $\{a, b, c\}$ را به عنوان کلاس رنگی در نظر می گیریم و کلاس های رنگی زیر را اضافه می کنیم.
کلاس رنگی A شامل

$$\{a, b\}, \{a, c\}, \{a, a'\}.$$

کلاس رنگی B شامل

$$\{a', b'\}, \{a', c'\}, \{a', a''\}.$$

کلاس رنگی C شامل

$$\{a'', b''\}, \{a'', c''\}, \{a'', a\}.$$

کلاس رنگی D شامل $\{d, x\}$ که $x \notin \{b, b', b'', c, c', c''\}$.

در آخر سه کلاس رنگی مثلثی $\{b, c, d\}$ ، $\{b', c', d\}$ ، $\{b'', c'', d\}$ را اضافه می کنیم. تعداد این کلاس های

$$\varphi = \frac{(n-1)(n-2)}{6} - 4 + 4 + 3 = \frac{(n-1)(n-2)}{6} + 3$$

رنگی برابر است با ۳. تنها چهار کلاس رنگی ستاره ای داریم و این رنگ آمیزی در شرایط لم (۶.۲.۲) صدق می کند. لذا،

رنگ آمیزی مفروض یک b -رنگ آمیزی از $K(n, 2)$ می باشد. بنابراین، $\varphi \geq \lfloor \frac{(n-1)(n-2)}{6} \rfloor + 3$.

حالت ۲. n فرد باشد.

ابتدا کران بالایی برای $\varphi(K(n, 2))$ پیدا می‌کنیم. فرض c یک b -رنگ‌آمیزی از گراف $K(n, 2)$ با n_1, \dots, n_t به ترتیب از اندازه $1, 2, \dots, t$ مرکزیت t و رنگ $\varphi = \varphi(K(n, 2))$ کلاس رنگی ستاره‌ای با مرکزیت t باشد. آنگاه،

$$|V(K(n, 2))| = \binom{n}{2} = \sum_{i=1}^t n_i + 3(\varphi - t) \quad (۴.۲)$$

با توجه به لم ۶.۲.۲، هر زیر مجموعه ۲-عضوی از مجموعه $\{1, 2, \dots, t\}$ در کلاس رنگی ۱ تا t قرار دارد و در کلاس رنگی i باید راس b -غالبی مانند $\{i, x\}$ که $x \in \{t+1, t+2, \dots, n\}$ داشته باشیم. لذا،

$$\sum_{i=1}^t n_i \geq \frac{t(t-1)}{2} + t = \frac{t(t+1)}{2}.$$

بنابراین،

$$\binom{n}{2} \geq 3\varphi + \frac{t(t+1)}{2} - 3t = 3\varphi + \frac{t(t-5)}{2}.$$

پس،

$$\varphi \leq \frac{n(n-1)}{6} - \frac{t(t-5)}{6}.$$

مینیم عبارت $t(t-5)$ در $t=2$ و $t=3$ اتفاق می‌افتد. لذا $\varphi \leq \frac{n(n-1)}{6} + 1$.

حال ثابت می‌کنیم $\varphi \leq \frac{n(n-1)}{6}$. فرض $\varphi = \frac{n(n-1)}{6} + 1$ که $t=2$ یا $t=3$ است. برای هر راس $i \in V(K_n)$ ، تعداد یال‌های متلاقی i در مثلث‌های تجزیه شده مقداری زوج است. چون n فرد می‌باشد، تعداد یال‌های متلاقی i در ستاره‌های تجزیه شده هم زوج خواهد شد. به طور هم‌ارز، در b -رنگ‌آمیزی از $K(n, 2)$ تعداد راس‌های شامل i در کلاس‌های رنگی ستاره‌ای تعدادی زوج هستند. اگر $t=3$ آنگاه با توجه به شرایط (ii) و (iii) لم ۶.۲.۲، راس‌های $\{1, 2\}$ ، $\{1, 3\}$ ، $\{2, 3\}$ در $K(n, 2)$ در کلاس‌های رنگی ستاره‌ای با مرکزیت ۱ و ۲ و ۳ وجود دارند و برای هر i که $1 \leq i \leq 3$ ، راس $\{i, x\}$ در کلاس‌های رنگی ستاره‌ای وجود دارد که $x \neq 1, 2, 3$. پس با توجه به بحث فوق، برای هر i که $1 \leq i \leq 3$ ، حداقل دو راس $\{i, x\}$ و $\{i, y\}$ که $x, y \neq 1, 2, 3$ ، در کلاس‌های رنگی ستاره‌ای وجود دارند. بنابراین، $\sum_{i=1}^3 n_i \geq 3 + 2 \times 3 = 9$. پس با توجه به رابطه ۴.۲ داریم:

$$\binom{n}{2} \geq 9 + 3(\varphi - 3) = 3\varphi.$$

لذا، $\varphi \leq \frac{n(n-1)}{6}$ که تناقض با فرض دارد.

$t=2$ فرض می‌کنیم. با توجه به شرایط (ii) و (iii) لم ۶.۲.۲، کلاس رنگی ستاره‌ای با مرکز ۱، شامل راس $\{1, 2\}$ و حداقل یک راس بیشتر مانند راس $\{1, 3\}$ است. چون تعداد یال‌های متلاقی i

در ستاره های تجزیه شده زوج است، لذا اگر راس $\{1, i\}$ در $K(n, 2)$ در کلاس رنگی ستاره ای با مرکز ۱ وجود داشته باشد، آنگاه راس $\{2, i\}$ در کلاس رنگی ستاره ای با مرکز ۲ وجود خواهد داشت. اگر راس های $\{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}$ تنها راس ها در کلاس های رنگی ستاره ای باشند، آنگاه در این کلاس ها راس b - غالب موجود نیست. بنابراین، کلاس رنگی ستاره ای با مرکز ۱ و در نتیجه، کلاس رنگی ستاره ای با مرکز ۲ هر یک شامل حداقل بیشتر از دو راس هستند. لذا، $\sum_{i=1}^2 n_i \geq 1 + 2 \times 3 = 7$ ، بنابراین، با توجه به رابطه ۴.۲ داریم:

$$\binom{n}{2} \geq 7 + 3(\varphi - 2) = 3\varphi + 1.$$

پس $\varphi \leq \frac{n(n-1)}{6}$ که تناقض با فرض دارد. بنابراین $\varphi \leq \lfloor \frac{n(n-1)}{6} \rfloor$ اگر $n \equiv 1, 3 \pmod{6}$ آنگاه $STS(n)$ وجود دارد. لذا با توجه به گزاره ۴.۲.۲ داریم:

$$\varphi \geq \frac{n(n-1)}{6} - \frac{1}{3}.$$

در نتیجه

$$\varphi = \lfloor \frac{n(n-1)}{6} \rfloor.$$

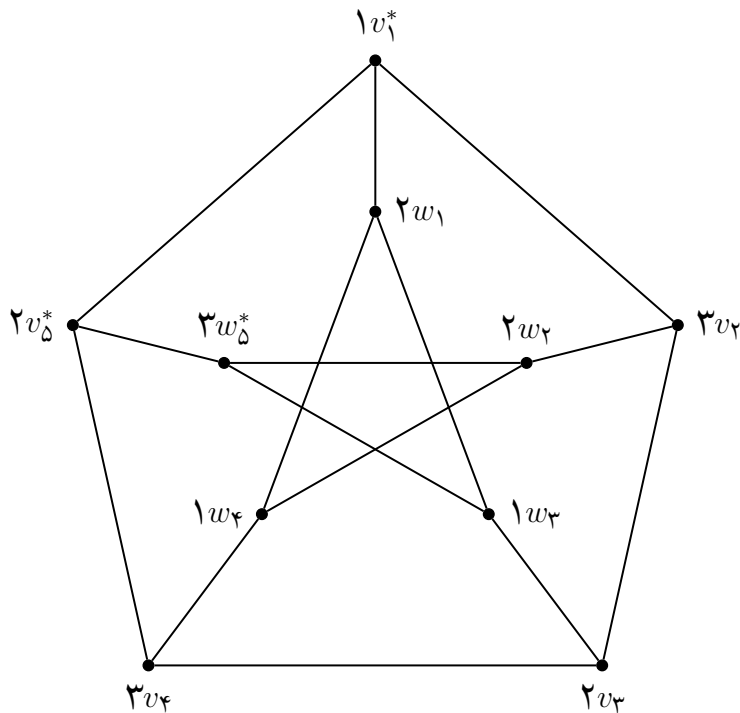
□

چون گراف پترسن گراف کنسر $K(5, 2)$ است، نتیجه زیر را داریم.

نتیجه ۹.۲.۲. اگر P گراف پترسن باشد آنگاه $\varphi(P) = 3$.

$$V(P) = \{v_1 = \{1, 2\}, v_2 = \{3, 5\}, v_3 = \{2, 4\}, v_4 = \{1, 5\}, v_5 = \{3, 4\},$$

$$w_1 = \{4, 5\}, w_2 = \{1, 4\}, w_3 = \{1, 3\}, w_4 = \{2, 3\}, w_5 = \{2, 5\}\}$$



راس‌های ستاره‌دار راس‌های b -غالب گراف P هستند.

گراف $K(8, 2)$ استثنا است.

$$\varphi(K(8, 2)) = 9 \cdot 10 \cdot 2 \cdot 2$$

برهان. برای اثبات این گزاره، اثبات حالت ۱ قضیه ۸.۲.۲ را در نظر می‌گیریم. با توجه به رابطه ۳.۲ داریم

$$\varphi(K(8, 2)) \leq 10$$

و تساوی برقرار است اگر و تنها اگر $t = 4$ یا $t = 5$. فرض b -رنگ‌آمیزی از $K(8, 2)$ با ده رنگ موجود باشد و A_1, A_2, \dots, A_t کلاس‌های رنگی ستاره‌ای به ترتیب با مرکزهای $1, 2, \dots, t$ باشند. اگر $t = 4$ آنگاه با توجه به تساوی ۲.۲، $\sum_{i=1}^4 n_i = 10$. با توجه به شرایط (ii) و (iii) لم ۶.۲.۲، هر زیر مجموعه ۲-عضوی از مجموعه $\{1, 2, 3, 4\}$ در $\bigcup_{i=1}^4 A_i$ قرار دارد و برای هر $1 \leq i \leq 4$ وجود دارد $x_i \notin \{1, 2, 3, 4\}$ به طوری که $\{i, x_i\} \in A_i$. از طرفی $n - t$ تعداد راس‌های شامل i در کلاس‌های رنگی مثلثی مقداری زوج هستند. پس حداقل دو راس $\{i, x_i\}, \{i, y_i\}$ که $x_i, y_i \notin \{1, 2, 3, 4\}$ در کلاس‌های رنگی ستاره‌ای وجود دارند. از اینرو، $14 = 6 + 4 \times 2 \geq \sum_{i=1}^4 n_i = 10$ که تناقض است. اگر $t = 5$ آنگاه با توجه به تساوی ۲.۲، $\sum_{i=1}^5 n_i = 13$. از طرفی، شبیه بالا با توجه به شرایط (ii) و (iii) لم ۶.۲.۲، $\sum_{i=1}^5 n_i = 13 \geq 10 + 5$ که تناقض است. پس $\varphi(K(8, 2)) \leq 9$.
 b -رنگ‌آمیزی از $K(8, 2)$ با ۹ رنگ را ارایه می‌دهیم. ابتدا $STS(\mathcal{Y})$ را در نظر می‌گیریم و نقطه‌ای از آن را

حذف می کنیم. تجزیه ای از K_6 به چهار مثلث و ۱- فاکتور به نام $F = \{\{a_1, b_1\}, \{a_2, b_2\}, \{a_3, b_3\}\}$ باقی می ماند. در ادامه دو نقطه جدید a و b را اضافه می کنیم و مثلث های تجزیه شده گراف K_6 را به عنوان کلاس های رنگی مثلثی در نظر گرفته و کلاس های رنگی مثلثی

$$\{a, a_1, b_1\}, \{a, a_2, b_2\}, \{b, a_3, b_3\}$$

و کلاس های رنگی ستاره ای

$$\{\{a, a_3\}, \{a, b_3\}, \{a, b\}\}, \{\{b, a_1\}, \{b, b_1\}, \{b, a_2\}, \{b, b_2\}\}$$

را تعریف می کنیم.

این رنگ آمیزی مجازی از $K(8, 2)$ است که در شرایط لم ۶.۲.۲ صدق می کند، پس b-رنگ آمیزی با نه رنگ داریم. \square

لم ۱۱.۲.۲. فرض s عدد صحیح مثبت باشد. اگر $r \geq 2s + 1$ ، آنگاه تابع $\binom{[r]}{2s} \rightarrow \binom{[r]}{s}$ وجود دارد که در شرایط زیر صدق می کند.

(i) برای هر مجموعه $A \in \binom{[r]}{s}$ داریم $A \subset g(A)$.

(ii) برای هر دو مجموعه $A, B \in \binom{[r]}{s}$ داریم $g(A) \neq g(B)$ هرگاه $A \cap B = \emptyset$.

که علامت $[m]$ نشان دهنده مجموعه $\{0, 1, 2, \dots, m-1\}$ و علامت $\binom{X}{n}$ نشان دهنده همه زیرمجموعه های n -عضوی از مجموعه X است.

برهان. برای هر مجموعه $A \in \binom{[r]}{s}$ ، فرض $d(A)$ کوچکترین عدد صحیح مثبتی باشد که

$$|A \cup \{\min A + 1, \min A + 2, \dots, \min A + d(A)\}| = 2s.$$

که عبارت $\min A$ یعنی کوچکترین عضو A و جمع ها به پیمانه r هستند. حال برای هر مجموعه $A \in \binom{[r]}{s}$ ، تعریف می کنیم

$$g(A) = A \cup \{\min A + 1, \min A + 2, \dots, \min A + d(A)\}.$$

برای هر $A \in \binom{[r]}{s}$ واضح است که $A \subset g(A)$. همچنین برای هر دو مجموعه $A, B \in \binom{[r]}{s}$ ، اگر $A \cap B = \emptyset$ ، آنگاه $\min A \neq \min B$. بدون کاستن از کلیت $\min A > \min B$ فرض می کنیم. چون $r \geq 2s + 1$ می توان نتیجه گرفت که $\min A - 1 \notin g(A)$. حال اگر $g(A) = g(B)$ ، آنگاه باید داشته باشیم $\{\min A - 1, \min A\} \subseteq g(B) = g(A)$ که تناقض است. در نتیجه $g(A) \neq g(B)$. \square

قضیه ۱۲.۲.۲. فرض $n \geq 3$ عددی صحیح باشد. اگر $m \geq 2n$ ، آنگاه $\varphi(K(m, n)) \geq 2 \binom{\lfloor \frac{m}{3} \rfloor}{n}$.

برهان. برای $2n \leq m \leq 2n + 1$ واضح است. لذا، فرض $m \geq 2n + 2$.

مجموعه های $X = \{0, 1, \dots, \lfloor \frac{m}{3} \rfloor - 1\}$ و $Y = \{\lfloor \frac{m}{3} \rfloor, \lfloor \frac{m}{3} \rfloor + 1, \dots, 2 \lfloor \frac{m}{3} \rfloor - 1\}$ را تعریف

می‌کنیم. همچنین تابع دوسویی $f : X \rightarrow Y$ را در نظر می‌گیریم که برای هر $x \in X$ ، $f(x) \stackrel{\text{def}}{=} x + \lfloor \frac{m}{2} \rfloor$. نشان می‌دهیم که b-رنگ‌آمیزی $(\binom{[m]}{n}) \rightarrow V(K(m, n))$ با $h : V(K(m, n)) \rightarrow (\binom{[m]}{n})$ رنگ وجود دارد. سه حالت را در نظر می‌گیریم.

حالت (۱) زوج m و فرد n باشد ($m = 2r$ و $n = 2s + 1$).

در این حالت داریم $X = \{0, 1, \dots, r-1\}$ و $Y = \{r, r+1, \dots, 2r-1\}$. برای هر راس $A \in V(K(m, n))$ اگر $A \subseteq X$ یا $A \subseteq Y$ آنگاه $h(A) = A$ تعریف می‌کنیم. اگر $s+1 \leq |A \cap X| \leq 2s$ آنگاه $h(A) = B$ تعریف می‌کنیم که B ، زیر مجموعه n -عضوی $(A \cap X) \cup f^{-1}(A \cap Y) \subseteq B$ است به طوری که $f(A \cap X) \cup (A \cap Y) \subseteq B$ دلخواهی از Y (از X) است به طوری که $(A \cap X) \cup f^{-1}(A \cap Y) \subseteq B$.

مجاز بودن رنگ‌آمیزی h را بررسی می‌کنیم. $(\binom{[m]}{n})$ رنگ نیاز داریم. حال نشان می‌دهیم که هر راس $A \in V(K(m, n))$ که $A \subseteq X$ یا $A \subseteq Y$ ، راسی غالب است. بدون کاستن از کلیت، فرض $A \subseteq X$ باشد. $B \in V(K(m, n))$ که $B \subseteq X$ یا $B \subseteq Y$ را در نظر می‌گیریم. اگر $A \cap B = \emptyset$ آنگاه واضح است که B همسایه‌ای از A است و همچنین $h(B) = B$. حال فرض کنید $A \cap B \neq \emptyset$ ($A \neq B$). کافی است نشان دهیم راس $C \in V(K(m, n))$ وجود دارد به طوری که C با A مجاور است و $h(C) = B$ می‌باشد. فرض $i \in B \setminus A$. مجموعه $C \stackrel{\text{def}}{=} \{i\} \cup f(B \setminus \{i\})$ از تعریف h داریم $h(C) = B$ پس h یک b-رنگ‌آمیزی است.

حالت (۲) زوج m و زوج n ($m = 2r$ و $n = 2s$).

در این حالت $X = \{0, 1, \dots, r-1\}$ و $Y = \{r, r+1, \dots, 2r-1\}$ هستند. برای هر راس $A \in V(K(m, n))$ اگر $A \subseteq X$ یا $A \subseteq Y$ آنگاه $h(A) = A$ تعریف می‌کنیم. اگر $s+1 \leq |A \cap X| < 2s$ آنگاه $h(A) \stackrel{\text{def}}{=} B$ آنگاه B زیر مجموعه n -عضوی دلخواهی از Y (از X) است چنان چه $(A \cap X) \cup f^{-1}(A \cap Y) \subseteq B$ و $f(A \cap X) \cup (A \cap Y) \subseteq B$ اگر $|A \cap X| = |A \cap Y|$ و $A \cap X = f^{-1}(A \cap Y)$ آنگاه $h(A) \stackrel{\text{def}}{=} g(A \cap X)$ که $g : (\binom{X}{s}) \rightarrow (\binom{X}{s})$ تابعی است که در شرایط لم قبل صدق می‌کند. اگر $|A \cap X| = |A \cap Y|$ ، $A \cap X \neq f^{-1}(A \cap Y)$ آنگاه $h(A) \stackrel{\text{def}}{=} B$ که B زیر مجموعه n -عضوی دلخواهی از Y (از X) است که $f(A \cap X) \cup (A \cap Y) \subseteq B$ و $(A \cap X) \cup f^{-1}(A \cap Y) \subseteq B$ می‌توان نشان داد h یک b-رنگ‌آمیزی با $(\binom{[m]}{n})$ رنگ است.

حالت (۳) فرد m است ($m = 2r + 1$).

فرض $h : V(K(m-1, n)) \rightarrow (\binom{[m-1]}{n})$ یک b-رنگ‌آمیزی برای گراف کنسر $K(m-1, n)$ تعیین شده در حالت‌های مذکور باشد. حال h را با $(\binom{[m]}{n})$ ادامه می‌دهیم.

تعریف می کنیم:

$$h'(A) \stackrel{\text{def}}{=} \begin{cases} h(A) & m-1 \notin A \\ \{m-n, m-n+1, \dots, m-1\} & m-1 \in A. \end{cases}$$

واضح است که h' یک رنگ آمیزی مجازی برای گراف کنسر $K(m, n)$ است. همچنین هر راس $A \in V(K(m, n))$ که $A \subseteq X$ یا $A \subseteq Y$ راسی b -غالب است. بعلاوه راس $\{m-n, m-n+1, \dots, m-1\}$

هم راسی b -غالب برای کلاس رنگی جدید است. پس h' ، b -رنگ آمیزی است. \square

۳.۲ b-پیوستگی گراف $K(n, 2)$

در این بخش ثابت می کنیم که برای $n \geq 17$ ، $K(n, 2)$ گرافی b -پیوسته است.

لم ۱.۳.۲. (a) فرض $n = 6k + 1$ یا $n = 6k + 3$ و (S, B) یک $STS(n)$ باشد. همچنین فرض T زیرمجموعه ای از $S = \{1, 2, \dots, n\}$ و t تعداد بلوک های B بر روی نقاط T باشند که:

$$|T| = m \geq 3 \quad (i)$$

(ii) برای هر $i \in T$ وجود دارد $j \in T$ به طوری که عضو سوم بلوک شامل i, j در T نیست.

آنگاه b -رنگ آمیزی برای $K(n, 2)$ با $\varphi - (\frac{m(m-2)}{3} - 2t)$ رنگ وجود دارد که $\varphi = \varphi(K(n, 2))$.

(b) فرض کنید $n = 6k + 5$ و (S, B) طرح متعادل زوجی، $PBD(n)$ ، با یک بلوک از اندازه پنج مانند $\{1, 2, n, n-1, n-2\}$ و بقیه بلوک های 3 -عضوی باشند. فرض T زیرمجموعه ای از $S = \{1, 2, \dots, n\}$ و t تعداد بلوک های 3 -عضوی از B بر روی نقاط T باشند که:

$$|T| = m \geq 3 \quad (i)$$

$$1, 2 \in T \text{ و } n-2, n-1, n \notin T \quad (ii)$$

(iii) برای هر $i \in T$ که $i \neq 1, 2$ وجود دارد $j \in T$ به طوری که عضو سوم بلوک شامل i, j در T نیست.

آنگاه b -رنگ آمیزی برای گراف $K(n, 2)$ با $\varphi - (\frac{m(m-2)}{3} - 2t + 1)$ رنگ وجود دارد که $\varphi = \varphi(K(n, 2))$.

برهان. فرض c یک b -رنگ آمیزی از $K(n, 2)$ توسط φ رنگ مطابق با $STS(n)$ یا $PBD(n)$ (قضیه ۵.۲.۲ و گزاره ۷.۲.۲ را ببینید) باشد.

در حالت $n = 6k + 5$ مرکزیت کلاس های رنگی ستاره ای را روی نقاط 1 و 2 می سازیم.

$T = \{1, 2, \dots, m\}$ را فرض کنید. b -رنگ آمیزی c را در نظر می‌گیریم و همه کلاس‌های رنگی مثلثی شامل راس $\{i, j\} \subseteq T$ را حذف می‌کنیم.

(a). چون هر راس $\{i, j\} \subseteq T$ در یک کلاس رنگی مثلثی قرار دارد و به طور دقیق t مثلث بر روی نقاط T وجود دارند، تعداد کلاس‌های رنگی مثلثی حذف شده $3t + t - \frac{m(m-1)}{3}$ است. m کلاس رنگی جدید را به صورت زیر تعریف می‌کنیم.

$$\begin{aligned} [i; 3 \leq i \leq m-2] &= \{\{i, j\} \mid i+1 \leq j \leq m\}, \\ [1] &= \{\{1, j\} \mid 2 \leq j \leq m-2\}, \\ [2] &= \{\{2, j\} \mid 3 \leq j \leq m-1\}, \\ [m-1] &= \{\{m-1, m\}, \{m-1, 1\}\}, \\ [m] &= \{\{m, 1\}, \{m, 2\}\}. \end{aligned}$$

اگر راس $\{i, x\}$ که $i \in T$ و $x \notin T$ در کلاس رنگی حذف شده باشد آنگاه این راس را به کلاس رنگی i اضافه می‌کنیم. این m کلاس رنگی جدید با کلاس‌های رنگی قبلی رنگ آمیزی مجاز جدیدی با $m + (\frac{m(m-1)}{3} - 2t) - \varphi$ رنگ برای گراف $K(n, 2)$ تشکیل می‌دهند.

(b). چون هر راس $\{i, j\} \subseteq T$ به جز $\{1, 2\}$ در یک کلاس رنگی مثلثی قرار داشته و به طور دقیق t کلاس رنگی مثلثی بر روی نقاط T وجود دارد لذا تعداد مثلث‌های حذف شده $3t + t - \frac{m(m-1)}{3} - 1$ است. حال $m-2$ کلاس رنگی جدید را به صورت زیر تعریف می‌کنیم.

$$[i; 3 \leq i \leq m] = \{\{i, j\} \mid i+1 \leq j \leq m\} \cup \{\{i, 1\}, \{i, 2\}\}$$

و اگر راس $\{i, x\}$ که $i \in T$ و $x \notin T$ در کلاس رنگی حذف شده باشد آنگاه این راس را به کلاس رنگی i اضافه می‌کنیم. این $m-2$ کلاس رنگی جدید با کلاس‌های رنگی قبلی رنگ آمیزی مجاز جدیدی با

$$m - 2 + (\frac{m(m-1)}{3} - 1 - 2t) - \varphi$$

رنگ آمیزی‌های تعیین شده در حالت‌های (a) و (b)، در شرایط لم ۶.۲.۲ صدق می‌کنند بنابراین یک b -رنگ آمیزی هستند.

□

لم ۲.۳.۲. فرض $n \geq 13$ عددی فرد و $k = \lfloor n/6 \rfloor$ باشد. برای هر عدد فرد $5 \leq m \leq k+5$ و برای هر $0 \leq t \leq \frac{3m-11}{3}$ که $(m, t) \neq (5, 2), (7, 5), (k+5, 0)$ وجود دارد $STS(n)$ یا $PBD(n)$ و مجموعه T که در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق می‌کند.

برهان. $l = \lfloor n/3 \rfloor$ قرار دهید. با توجه به n ، از ساختار بوس، ساختار اسکولم یا ساختار $6k + 5$ در بخش ۱.۱.۱ و شبه گروه مثال ۱.۱.۲ استفاده می کنیم و $STS(n)$ یا $PBD(n)$ می سازیم. اگر $t = 0$ آنگاه به آسانی می توان مجموعه T با پارامترهای (m, t) را پیدا کرد. فرض $5 \leq m \leq k + 5$ و فرد باشد.

(a) اگر $1 \leq t \leq \frac{m-5}{4}$ آنگاه تعریف می کنیم

$$T = \{l_1, i_1, (l-i)_1 \mid 1 \leq i \leq t\} \cup \{j_1 \mid t+1 \leq j \leq m-4-t\} \cup \{(\sigma(l))_2, 1_3, (\sigma^{-1}(k+2)-1)_3\}$$

(b) اگر $\frac{m-5}{4} < t < m - 5$ آنگاه تعریف می کنیم

$$T = \{l_1, i_1, (l-i)_1 \mid 1 \leq i \leq \frac{m-5}{4}\} \cup \{(\sigma(l))_2, (\sigma(2(m-5-t)))_2, (\sigma(m-5))_2, (\sigma(2l-m+5))_2\}$$

(c) اگر $m - 5 \leq t < 3(\frac{m-5}{4})$ آنگاه تعریف می کنیم

$$T = \{l_1, i_1, (l-i)_1 \mid 1 \leq i \leq \frac{m-5}{4}\} \cup \{(\sigma(l))_2, (\sigma(3(m-5)-2t))_2, (\sigma(2l-m+5))_2\}$$

(d) اگر $3(\frac{m-5}{4}) \leq t \leq 2m - 11$ آنگاه تعریف می کنیم

$$T = \{l_1, i_1, (l-i)_1 \mid 1 \leq i \leq \frac{m-5}{4}\} \cup \{(\sigma(l))_2, (\sigma(1))_2, (\sigma(l-1))_2, (\sigma(4(m-5)-2t))_2\}$$

مجموعه های T مشخص شده فوق در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق می کنند. اگر $m \geq 11$ باشد آنگاه $2m - 11 \geq \frac{3m-11}{4}$ پس برای هر $11 \leq m \leq k + 5$ و $0 \leq t \leq \frac{3m-11}{4}$ تعریف شده ایم. با توجه به ساختار فوق مجموعه T برای

$$(m = 9, 0 \leq t \leq 7), (m = 7, 0 \leq t \leq 3), (m, t) = (5, 0)$$

وجود دارد.

$$T = \{1_1, (l-1)_1, (\sigma(l))_2, 1_2, (l-1)_2\} \text{ فرض } (m, t) = (5, 1)$$

$$T = \{1_1, (l-1)_1, 2_1, (l-2)_1, (\sigma(l))_2, (\sigma(1))_2, (\sigma(l-1))_2\} \text{ فرض } (m, t) = (7, 4)$$

حال برای پارامترهای $(m, t) = (9, 8)$ مجموعه T را می یابیم. چون $m \leq k + 5$ داریم $n \geq 25$. حال اگر $n \equiv 1, 3 \pmod{6}$ آنگاه با توجه به قضیه ۴.۱.۲، $STS(n)$ شامل $STS(9)$ بر روی مجموعه $T_0 = \{1, 2, \dots, 9\}$ وجود دارد. پس مجموعه $T = T_0 \cup \{1_0\} - \{9\}$ مجموعه مورد نظر با پارامترهای $(m, t) = (9, 8)$ می باشد.

اگر $n \equiv 5 \pmod{6}$ آنگاه شبه گروه تعویض پذیر خودتوان شامل زیر شبه گروه از مرتبه سه را مطرح می کنیم (گزاره ۵.۱.۲ را ببینید). بدون کاستن از کلیت می توان $\{1, 2, 3\}$ را به عنوان زیر شبه گروه از مرتبه سه فرض کرد. لذا با توجه به نقش این شبه گروه بر روی ساختار $6k + 5$ (بخش ۱.۱.۱ را ببینید) $PBD(n)$ را می سازیم و $T = \{\infty_1, \infty_2, 3_1, i_1, i_2, i_3 \mid i = 1, 2\}$ تعریف می کنیم. مجموعه T مجموعه مورد نظر است. □

لم ۳.۳.۲. فرض $n \geq 13$ عددی فرد و $k = \lfloor n/6 \rfloor$ باشد. برای هر عدد زوج $4 \leq m \leq k + 5$ و هر عدد $0 \leq t \leq m - 4$ یک $STS(n)$ یا $PBD(n)$ و مجموعه T که در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق می‌کند، وجود دارد. از طرفی هرگاه $n \geq 19$ و $n \neq 6k + 5$ ، $STS(n)$ و مجموعه T برای $(m, t) \in \{(6, 4), (8, 8)\}$ وجود دارد.

برهان. $l = \lfloor n/3 \rfloor$ قرار دهید. $STS(n)$ یا $PBD(n)$ را مانند اثبات لم ۲.۳.۲ در نظر می‌گیریم. اگر $t = 0$ به آسانی می‌توان T با پارامترهای (m, t) پیدا کرد. فرض $4 \leq m \leq k + 5$ که m زوج است.

(a) اگر $1 \leq t \leq \frac{m-4}{4}$ آنگاه تعریف می‌کنیم

$$T = \{l_1, i_1, (l-i)_1 \mid 1 \leq i \leq t\} \cup \{j_1 \mid t+1 \leq j \leq m-4-t\} \cup \{(\sigma(l))_2, 1_3, (\sigma^{-1}(k+2)-1)_3\}.$$

(b) اگر $\frac{m-4}{4} < t < m - 4$ آنگاه تعریف می‌کنیم

$$T = \{l_1, i_1, (l-i)_1 \mid 1 \leq i \leq \frac{m-4}{4}\} \cup \{(\sigma(l))_2, (\sigma(2(m-4-t)))_2, (\sigma(m-4))_2\}.$$

(c) اگر $t = m - 4$ آنگاه تعریف می‌کنیم

$$T = \{l_1, i_1, (l-i)_1 \mid 1 \leq i \leq \frac{m-4}{4}\} \cup \{(\sigma(l))_2, (\sigma(1))_2, (\sigma(m-4))_2\}.$$

مجموعه T مشخص شده فوق در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق می‌کند. $n \geq 19$ و $n \neq 6k + 5$ را در نظر می‌گیریم. مجموعه‌های T با پارامترهای $(6, 4), (8, 8)$ را می‌سازیم. با توجه به قضیه ۴.۱.۲، $STS(n)$ شامل $STS(7)$ بر روی نقاط $\{1, 2, \dots, 7\}$ وجود دارد. فرض $T = \{1, 2, \dots, 6\}$ باشد به وضوح T مجموعه‌ای است با پارامترهای $(6, 4)$ که در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق می‌کند.

همچنین $STS(n)$ شامل $STS(9)$ بر روی نقاط $\{1, 2, \dots, 9\}$ وجود دارد. فرض $T = \{1, 2, \dots, 8\}$ باشد T مجموعه‌ای است با پارامترهای $(8, 8)$ که در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق می‌کند. \square

قضیه ۴.۳.۲. برای هر $n \geq 17$ گراف کنسر $K(n, 2)$ گرافی b -پیوسته است.

برهان. برای حالت‌های زوج و فرد n قضیه را ثابت می‌کنیم.

فرض $X(n)$ مجموعه x هایی باشد که b -رنگ‌آمیزی برای $K(n, 2)$ با x رنگ وجود داشته باشد. حالت ۱. n فرد باشد.

در این حالت با استقرا روی n قضیه را اثبات می‌کنیم. برای هر $n \geq 19$ فرض می‌کنیم که گراف $K(n-2, 2)$ گرافی b -پیوسته باشد. بنابراین با توجه به تعریف و قضیه ۸.۲.۲ برای هر عدد x که $n-4 \leq x \leq \lfloor \frac{(n-2)(n-3)}{6} \rfloor$ داریم $x \in X(n-2)$. b -رنگ‌آمیزی برای $K(n-2, 2)$ با x رنگ در نظر می‌گیریم و b -رنگ‌آمیزی برای $K(n, 2)$ با $x+2$ رنگ ارائه می‌دهیم.

برای این منظور دو کلاس رنگی $\{\{n, i\} \mid 1 \leq i \leq n-1\}$ و $\{\{n-1, i\} \mid 1 \leq i \leq n-2\}$ را

اضافه می کنیم. این رنگ آمیزی در شرایط لم ۶.۲.۲ صدق می کند پس b-رنگ آمیزی است. برای اثبات b-پیوستگی $K(n, 2)$ کافی است ثابت کنیم برای هر x که

$$3 + \lfloor \frac{(n-2)(n-3)}{6} \rfloor \leq x \leq \lfloor \frac{n(n-1)}{6} \rfloor = \varphi$$

داریم $x \in X(n)$

$$\psi = \lfloor \frac{n(n-1)}{6} \rfloor - \lfloor \frac{(n-2)(n-3)}{6} \rfloor - 3$$

ادعا. برای هر x داریم $0 \leq x \leq \psi$

اثبات ادعا. فرض A مجموعه همه اعداد مثبت x باشد به طوری که وجود داشته باشد مجموعه

$T \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$ با پارامترهای (m, t) و $x = \frac{m(m-3)}{2} - 2t$ وجود داشته که در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق می کند.

حالت ۱.۱.۱. $n = 6k + 3$ یا $n = 6k + 1$ برای $k \geq 3$

باتوجه به قسمت (a) لم ۱.۳.۲ کافی است نشان دهیم که برای $1 \leq x \leq \psi$ داریم $x \in A$. با توجه به لم ۳.۳.۲ مجموعه T با پارامترهای $(m, t) = (8, 8), (m, t) = (6, 4)$ وجود دارد. لذا $4 \in A$. از طرفی با توجه به لم ۲.۳.۲ برای هر عدد فرد $5 \leq m \leq k + 5$ داریم:

$$\frac{m(m-3)}{2}, \frac{m(m-3)}{2} - 2, \dots, \frac{m(m-3)}{2} - (3m-11) = \frac{(m-3)(m-6)}{2} + 2 \in A.$$

همچنین با توجه به لم ۳.۳.۲ برای هر عدد زوج $4 \leq m \leq k + 5$ داریم:

$$\frac{m(m-3)}{2}, \frac{m(m-3)}{2} - 2, \dots, \frac{m(m-3)}{2} - (m-4) = \frac{(m-1)(m-4)}{2} \in A.$$

بنابراین $1, 2, 3, 4, \dots, \frac{(k+3)k}{2} + 1 \in A$. چون $4k - 2 \geq \psi$ پس حکم برقرار است.

حالت ۱.۱.۲. $n = 6k + 5$

باتوجه به قسمت (b) لم ۱.۳.۲ کفایت نشان دهیم که برای هر عدد $1 \leq x \leq \psi - 1$ داریم $x \in A$. تمام فرضیات حالت ۱.۱ بدرستی در این حالت هم صدق می کند، بجز مجموعه T با پارامترهای $(m, t) = (6, 4), (8, 8)$. لذا داریم $\{1, 4\} \subseteq A$. همچنین مجموعه T با پارامترهای $(m, t) = (3, 0)$ که در شرایط قسمت (b) لم ۱.۳.۲ صدق می کند، وجود دارد. پس $0 \in A$

برای کامل کردن اثبات نشان می دهیم که $2 - \varphi$ و $5 - \varphi$ عضو $X(n)$ هستند. شبه گروه مثال ۱ را در نظر می گیریم و $PBD(n)$ را با استفاده از ساختار $6k + 5$ می سازیم. فرض c یک b -رنگ آمیزی از گراف $K(n, 2)$ مطابق با این PBD توسط φ رنگ باشد (گزاره ۷.۲.۲) که ∞_1, ∞_2 مرکزهای کلاس های رنگی ستاره ای آن می باشند. $T = \{\infty_1, \infty_2, (2k+1)_1, 2_1, 1_2\}$ قرار دهید، همه کلاس های رنگی مثلثی شامل راس $\{i, j\} \subseteq T$ را حذف می کنیم و سه کلاس رنگی ستاره ای با مرکزیت های $1_2, 2_1, (2k+1)_1$

را تعریف می‌کنیم. کلاس‌های رنگی مثلثی حذف شده به صورت زیر هستند

$$\{(2k+1)_1, 2_1, 1_2\}, \{\infty_1, 2_1, 1_3\}, \{\infty_2, 2_1, 2_2\}, \{\infty_1, 1_2, 1_1\}, \{\infty_2, 1_2, 1_3\}$$

لذا رنگ‌آمیزی جدید، b-رنگ‌آمیزی با $3 + 5 - \varphi$ رنگ است.

$T = \{\infty_1, \infty_2, 2_1, 2_2, 2_3, (2k+1)_2, (2k+1)_3\}$ قرار دهید و همه کلاس‌های رنگی مثلثی شامل راس $\{i, j\} \subseteq T$ را حذف کرده و پنج کلاس رنگی ستاره‌ای با مرکزهای

$$2_1, 2_2, 2_3, (2k+1)_2, (2k+2)_1$$

را تعریف می‌کنیم. چون ده کلاس رنگی مثلثی حذف شده داریم، b-رنگ‌آمیزی برای $K(n, 2)$ با $5 - \varphi$ رنگ ارایه داده‌ایم. پس ادعا ثابت شد.

برای کامل کردن استقرا باید b-پیوستگی $K(17, 2)$ را نشان دهیم.

باتوجه به لم ۲.۳.۲ و ۳.۳.۲ مجموعه T با پارامترهای (m, t) که در شرایط لم ۱.۳.۲ صدق کند، وجود دارد جدول (۱.۲) را نگاه کنید. مقدارهای جدول $x = \frac{m(m-3)}{4} - 2t + 1$ هستند. بنابراین با توجه به قسمت (b) لم ۱.۳.۲ برای مقدارهای x مشخص شده در جدول (۱.۲) داریم $\varphi(K(17, 2)) - x = 45 - x \in X(17)$. همچنین در حالت ۱.۲ هم ثابت شد که $\varphi(K(17, 2)) - 2$ و $\varphi(K(17, 5)) - 5$ عضو $X(17)$ هستند. لذا برای هر i که $34 \leq i \leq 45$ داریم $i \in X(17)$.

به طور مشابه با توجه به قسمت (a) لم ۱.۳.۲ برای مقدارهای x مشخص شده در جدول (۱.۲) داریم: $\varphi(K(15, 2)) - x - 1 = 34 - x \in X(15)$. بنابراین برای هر $25 \leq i \leq 35$ و $31, 34, i \neq 31$ داریم $i \in X(15)$.

باتوجه به بحثی مشابه برای هر $16 \leq i \leq 26$ و $22, 25, i \neq 22, 25$ ثابت شد که اگر $x \in X(n-2)$ آنگاه $x+2 \in X(n)$. لذا برای هر $20 \leq i \leq 37$ و $26, 33, i \neq 26, 33$ داریم $i \in X(17)$. با توجه به لم ۲.۳.۲ برای $n = 13, 15, 17$ مجموعه $T \subseteq \{1, 2, \dots, n\}$ با پارامترهای $(m, t) = (9, 8)$ وجود دارد. بنابراین با توجه به لم ۱.۳.۲ داریم $33 \in X(17)$ و $24 \in X(15)$ و $15 \in X(13)$ پس $19, 26 \in X(17)$.

در آخر برای $n = 13$ مجموعه T با پارامترهای $(m, t) = (7, 1), (9, 7)$ وجود دارد بنابراین $13, 14 \in X(13)$ پس $17, 18 \in X(17)$. یک b-رنگ‌آمیزی با شانزده کلاس رنگی ستاره‌ای می‌سازیم لذا $16 \in X(17)$ پس $K(17, 2)$ گرافی b-پیوسته است.

t	m				
	۳	۴	۵	۶	۷
۰	۱	۳	۶	۱۰	-
۱			۴	۸	۱۳
۲				۶	۱۱
۳					۹
۴					۷

شکل ۱۰.۲: مقادیرها از رابطه $1 - 2t + \frac{m(m-3)}{4}$ به دست می آیند

حالت ۲.۲ n زوج باشد.

فرض $n \geq 18$ عددی زوج باشد. آنگاه $K(n-1, 2)$ گرافی b -پیوسته است پس برای

$$x \in X(n-1) \text{ داریم } n-3 \leq x \leq \lfloor \frac{(n-1)(n-2)}{6} \rfloor$$

کلاس رنگی جدید $\{n, i\} \mid 1 \leq i \leq n-1$ را به رنگ آمیزی اضافه می کنیم. این b -رنگ آمیزی از $K(n, 2)$ توسط $x+1$ رنگ است. از اینرو برای هر y که

$$n-2 \leq y \leq \lfloor \frac{(n-1)(n-2)}{6} \rfloor + 1 = \varphi - 2$$

داریم

$$y \in X(n).$$

کافی است ثابت کنیم $\varphi - 1 = \lfloor \frac{(n-1)(n-2)}{6} \rfloor + 2 \in X(n)$. برای این منظور b -رنگ آمیزی گراف $K(n, 2)$ با φ رنگ ارایه شده در اثبات قضیه ۸.۲.۲ را در نظر می گیریم. دو کلاس رنگی مثلثی $\{a, x, y\}$ و $\{b, x, z\}$ را فرض می کنیم به طوری که a, b مرکزهای کلاس های رنگی ستاره ای A, B باشند. این کلاس های رنگی مثلثی را حذف کرده و کلاس رنگی ستاره ای جدید $\{x, y\}, \{x, z\}, \{x, a\}, \{x, b\}$ را اضافه می کنیم. در آخر راس $\{a, y\}$ را به کلاس رنگی ستاره ای A و راس $\{b, z\}$ را به کلاس رنگی ستاره ای B اضافه می کنیم. رنگ آمیزی تعیین شده در شرایط لم ۶.۲.۲ صدق می کند پس b -رنگ آمیزی با $\varphi - 1$ رنگ برای گراف $K(n, 2)$ ارایه دادیم. \square

فصل ۳

b- رنگ آمیزی گراف های منتظم

گراف G را d -منتظم نامیم هرگاه درجه هر راس آن d باشد. توجه کنید که در هر گراف d -منتظم G داریم:

$$m(G) = d + 1.$$

که $m(G)$ بزرگترین مقدار k است که G دارای k راس از درجه حداقل $k - 1$ باشد.

۱.۳ نتایج مقدماتی

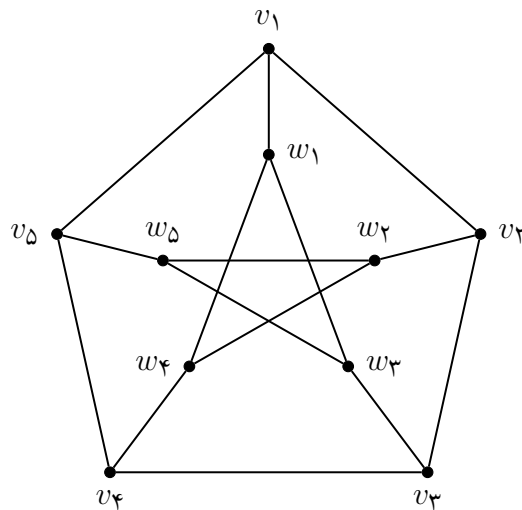
برای $k \geq 3$ راس C_k را دایره ای با k راس قرار دهید.

قضیه ۱.۱.۳. عدد b -رنگی گراف پترسن سه است.

برهان. فرض G گراف پترسن با مجموعه راس های $\{v_1, \dots, v_5, w_1, \dots, w_5\}$ باشد. می دانیم $\chi(G) = 3$ لذا $\varphi(G) \geq 3$. فرض که G را با چهار رنگ b -رنگ آمیزی کنیم. برای $j = 1, \dots, 4$ راس b -غالب از رنگ j را d_j می نامیم و $D = \{d_1, \dots, d_4\}$ قرار می دهیم. توجه کنید که هر راس d_j باید به طور دقیق یک همسایه در کلاس های رنگی غیر از j داشته باشد.

فرض D مجموعه ای مستقل باشد. می توان $D = \{v_1, v_3, w_4, w_5\}$ فرض کرد که $d_1 = v_1, d_3 = v_3$ بدون کاستن از کلیت، به راس v_2 رنگ ۲ می دهیم لذا راس w_2 نمی تواند رنگ ۲ بگیرد. چون راس v_1 راسی b -غالب است باید همسایه ای از رنگ ۴ داشته باشد که فقط w_1 می تواند باشد و همسایه ای از رنگ ۳، که فقط v_5 است. چون v_3 راسی b -غالب است، باید همسایه ای از رنگ ۴ داشته باشد که فقط v_4 است و همسایه ای از رنگ ۱ که فقط w_3 است. اما w_5 همسایه ای از رنگ ۲ نمی تواند داشته باشد پس تناقض است. پس D نمی تواند مجموعه ای مستقل باشد.

فرض d_1, d_2 مجاور باشند، $d_1 = v_1$ و $d_2 = v_2$ (چون همه یال های گراف پترسن نقش یکسانی دارند). هر راسی را که d_3 بگیریم، دور C_5 شامل d_1, d_2, d_3 وجود دارد. چون همه C_5 های گراف پترسن نقش



یکسانی دارند، پس می توان d_3 را یکی از v_3, v_4, v_5 فرض کرد. دو حالت داریم.
حالت ۱ : $d_3 = v_3$.

چون v_2 راسی b -غالب است، باید همسایه ای از رنگ ۴ داشته باشد که فقط راس w_2 می تواند باشد. یکی از v_4, v_5 فرض v_5 ، رنگ ۴ را نمی تواند اختیار کند. چون v_1 راسی b -غالب است، باید همسایه ای از رنگ ۴ داشته، که فقط w_1 است و همسایه ای از رنگ ۳، که فقط v_5 است. چون v_3 راسی b -غالب است، باید همسایه ای از رنگ ۴ داشته، که فقط v_4 و همسایه ای از رنگ ۱، که w_3 است. توجه کنید که w_5 فقط می تواند رنگ ۲ را دریافت کند. اما راس هایی که رنگ ۴ گرفته اند، v_4, w_2, w_3 هستند و راس دیگری نیست، و هر کدام از این سه راس دو همسایه با رنگ یکسان دارند، پس هیچ کدام از آنها نمی توانند راس b -غالب باشند، که تناقض است.

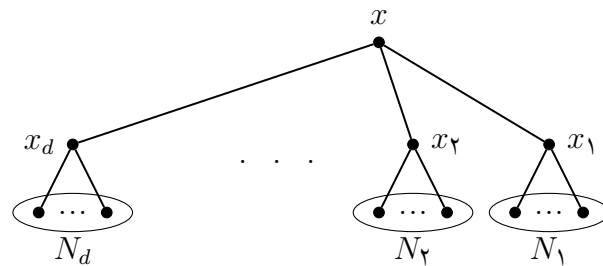
حالت ۲ : $d_3 = v_4$.

چون v_1 راسی b -غالب است، باید مجاور با راسی از رنگ ۳ باشد که فقط w_1 است و همسایه ای از رنگ ۴، که v_5 است. از طرفی v_2 همسایه ای از رنگ ۳ دارد که w_2 است و همسایه ای از رنگ ۴، که v_3 است. اما v_4 دو همسایه با رنگ یکسان دارد، پس نمی تواند b -غالب باشد، که تناقض است. \square

تعریف ۲.۱.۳. اندازه کوچکترین دور در گراف G را کمر G گویند و با $g(G)$ نمایش می دهند.

قضیه ۳.۱.۳. هر گراف d -منتظم G با $g(G) \geq 6$ یک b -رنگ آمیزی با $d+1$ رنگ دارد.

برهان. فرض x راسی از G باشد، و x_1, \dots, x_d همسایه های آن باشند. برای هر $i = 1, \dots, d$ ، $N_i = N(x_i) \setminus \{x\}$ قرار دهید. چون گراف G دوری به طول سه ندارد لذا هر N_i مجموعه ای مستقل است. برای هر $i \neq j$ ، N_i و N_j از هم جدا هستند چون در غیر این صورت G باید دوری به طول چهار داشته باشد و یالی بین آنها نیست چون G دوری به طول پنج ندارد. با $d+1$ رنگ $0, 1, \dots, d$ به شرح زیر رنگ آمیزی می کنیم.



رنگ \circ را به x و رنگ i را به x_i برای $i = 1, \dots, d$ اختصاص می‌دهیم. و راس‌های N_i را با رنگ‌های $\{1, \dots, d\} \setminus \{i\}$ به طور متوالی رنگ‌آمیزی کرده و راس‌های باقی‌مانده را با روشی دلخواه با رنگ‌های $\{0, \dots, d\}$ به طوری که هر دو راس مجاور رنگ‌های متفاوت می‌گیرند، رنگ‌آمیزی می‌کنیم. پس \square b-رنگ‌آمیزی با $d+1$ رنگ داریم که راس‌های x, x_1, \dots, x_d راس‌های b-غالب خواهند بود.

قضیه ۴.۱.۳. [۸] اگر G گرافی d -منتظم با کمر حداقل پنج که شامل C_6 نیست، باشد. آنگاه

$$\varphi(G) = d + 1.$$

قضیه ۴.۱.۳ را با استفاده از قضیه کلاسیک ویزینگ^۱ در مورد رنگ‌آمیزی لیستی، اثبات می‌کنیم.

برهان. قضیه برای $d = 0, 1$ به طور بدیهی برقرار است. اگر $d = 2$ آنگاه G اجتماعی از دایره‌های از هم جدا به طول پنج یا بیشتر خواهد بود. پس $\varphi(G) = 3$. در واقع، برای b-رنگ‌آمیزی با سه رنگ، کافی است رنگ‌های $1, 2, 3, 2, 1$ را به پنج راس متوالی بر روی دایره‌ای از G داده و باقیمانده G را با رنگ‌های $1, 2, 3$ رنگ‌آمیزی مجاز کنیم. حال فرض $d \geq 3$ باشد.

راس v از G را در نظر می‌گیریم و همسایه‌های آن را مجموعه $N(v) = \{v_1, \dots, v_d\}$ فرض کنید. برای هر $i = 1, \dots, d$ ، $N_i = N(v_i) \setminus \{v\}$ قرار دهید، و فرض G_v زیرگرافی از G القا شده توسط $N_1 \cup \dots \cup N_d$ باشد. راس x از زیرگراف G_v را در نظر می‌گیریم. پس $x \in N_i$ برای برخی $i \in \{1, \dots, d\}$. راس x در N_i همسایه‌ای ندارد، چون G دارای دوری به طول سه نیست. راس x نمی‌تواند دو همسایه $y, z \in N_j (j \neq i)$ داشته باشد، چون راس‌های x, y, v_j, z تشکیل دوری به طول چهار در G می‌دهند. و x نمی‌تواند با راس‌های $y \in N_j, z \in N_k (i, j, k)$ متفاوتند. مجاور باشد، چون راس‌های x, y, v_j, v, v_k, z روی دوری به طول شش قرار دارند. بنابراین در G_v هر راس درجه‌ای حداکثر یک دارد.

برای $i = 1, \dots, d$ ، مجموعه $E_i = \{xy \mid x, y \in N(v_i) \setminus \{v\}, x \neq y\}$ را در نظر می‌گیریم. آنگاه فرض H_v گرافی باشد که توسط G_v تعیین شده و به مجموعه یال‌هایش همه اعضای $E_1 \cup \dots \cup E_d$ را اضافه کرده‌ایم (پس هر N_i خوشه‌ای در H_v است). هر راس در H_v درجه‌ای حداکثر $d-1$ دارد. بنابراین اگر $d \geq 4$ ، آنگاه بزرگترین خوشه در H_v توسط مجموعه‌های $N_i (i = 1, \dots, d)$ القا می‌شوند، که از اندازه $d-1$ هستند. و اگر $d = 3$ آنگاه بزرگترین خوشه‌ها در H_v از اندازه دو هستند. ادعا می‌کنیم:

$$\chi_L(H_v) \leq d - 1 \quad (1.3)$$

^۱vizing

برای اثبات ادعا برهان خلف می گیریم. چون ماکسیمم درجه در H_v حداکثر $d - 1$ می باشد، با توجه به قضیه ویزینگ باید دو حالت داشت،

(a). مولفه H_v گراف کامل K_d است،

یا

(b). $d - 1 = 2$ و مولفه H_v دور فرد هستند.

حالت (a) همواره ممکن است، چون بزرگترین خوشه در H_v از اندازه $d - 1$ است. پس فرض حالت (b) برقرار باشد. لذا $d = 3$ ، در نتیجه گراف H_v شش راس دارد، پس تنها دور فرد ممکن در H_v ، C_5 است، اما برخی راس های این C_5 دو همسایه در G_v دارند، و تناقض است. پس ۱.۳ برقرار است. لیست واگذاری L را بر روی H_v به صورت زیر تعریف می کنیم.

اگر x راسی از زیرگراف H_v باشد، لذا $x \in N_i$ برای برخی $i \in \{1, \dots, d\}$ خواهد بود، لذا لیست $L(x) = \{1, \dots, d\} \setminus \{i\}$ را به x اختصاص می دهیم. بنابراین برای هر راس x از H_v داریم $|L(x)| = d - 1$. با توجه به رابطه ۱.۳، L -رنگ آمیزی c در H_v وجود دارد. c را برای رنگ آمیزی G ادامه می دهیم. رنگ 0 را به v و رنگ i را به v_i ($i = 1, \dots, d$) نسبت داده و سپس راس های باقیمانده را با دستور دلخواهی رنگ آمیزی می کنیم. لذا G را با $d + 1$ رنگ، رنگ آمیزی کرده ایم، و بدیهی است که راس های v, v_1, \dots, v_d راس های b -غالب هستند. بنابراین $\varphi(G) = d + 1$. \square

قضیه ۵.۱.۳. فرض G گرافی d -منتظم با کمر $g(G) \geq 5$ ، غیر از گراف پترسن، باشد، و $d \leq 6$. آنگاه $\varphi(G) = d + 1$.

برهان. روی مقدارهایی که درجه می گیرد بحث می کنیم.

حالت ۱: اگر $d = 1$ آنگاه G تطابق است و $\varphi(G) = 2 = d + 1$.

حالت ۲: اگر $d = 2$ آنگاه G اجتماعی از دایره های از هم جدا به طول حداقل پنج می باشد. برای تعیین b -رنگ آمیزی با سه رنگ می توان رنگ های $1, 2, 3, 1, 2, 1$ را به پنج راس متوالی بر روی دایره G اختصاص داد و راس های باقیمانده را با رنگ های $1, 2, 3$ با روش گریدی رنگ آمیزی کرد.

در قضیه ۳.۱.۳ برای $g(G) \geq 6$ حکم ثابت شده است در این صورت G را شامل دوری به طول پنج فرض می کنیم و در حالت های $3, 4, 5$ ، دور C را شامل راس های x_5, \dots, x_1 از گراف G در نظر می گیریم.

حالت ۳: $d = 3$.

برای هر $i = 1, \dots, 5$ فرض راس u_i همسایه ای از راس x_i باشد که در دور C نیست. فرض یال $u_i u_{i+2}$ برای هر $i = 1, \dots, 5$ وجود داشته باشد. پس راس های $u_1, \dots, u_5, x_1, \dots, x_5$ گراف پترسن را تشکیل می دهند و مولفه مربوط شده به G را می سازند. چون G خود گراف پترسن نیست، باید مولفه دیگری مانند Z داشته باشد. در این حالت، رنگ 1 را به راس های x_1, x_4 و رنگ 2 را به

راس‌های x_2, u_5 و رنگ ۳ را به راس‌های x_3, u_1 و رنگ ۴ را به راس‌های x_5, u_2, u_3 و برخی راس z از Z اختصاص می‌دهیم و همسایه‌های راس z را با رنگ‌های ۱, ۲, ۳ رنگ‌آمیزی می‌کنیم. پس راس‌های x_1, x_2, x_3, z راس‌های b -غالب به ترتیب با رنگ‌های ۱, ۲, ۳, ۴ را تشکیل می‌دهند، و این رنگ‌آمیزی تعمیمی از رنگ‌آمیزی G توسط چهار رنگ با روش گریدی است.

حال فرض می‌کنیم که $u_1 u_3$ یالی از G نباشد. b -رنگ‌آمیزی با چهار رنگ می‌سازیم به طوری که راس‌های x_1, x_2, x_3, u_2 راس‌های b -غالب به ترتیب با رنگ‌های ۱, ۲, ۳, ۴ باشند. برای این کار، رنگ ۱ را به راس‌های x_1, x_4 و رنگ ۲ را به راس x_2 و رنگ ۳ را به راس‌های x_3, x_5 و رنگ ۴ را به راس‌های u_1, u_2, u_3 اختصاص می‌دهیم. ملاحظه کنید که راس‌های x_1, x_2, x_3 با رنگ‌های ۱, ۲, ۳ راس‌های b -غالب هستند. حال راس u_2 را مطرح می‌کنیم. فرض راس‌های a, b دو همسایه از راس u_2 غیر از x_2 باشند. (ممکن است که $\{a, b\} \cap \{u_4, u_5\} \neq \emptyset$) توجه کنید که a, b با x_1, x_2, x_3 مجاور نیستند، چون G فاقد دور به طول سه یا چهار است. بعلاوه، به دلیل مشابه، هریک از a, b با حداکثر یکی از x_4, x_5 مجاورت دارند، به عبارت دیگر مجموعه یال بین $\{a, b\}$ و $\{x_4, x_5\}$ تطابقی از اندازه حداکثر دو تشکیل می‌دهند. پس امکان دارد رنگ ۱ را به یکی از a, b و رنگ ۳ را به دیگری اختصاص دهیم. حالا u_2 راسی b -غالب با رنگ ۴ خواهد بود. پس این رنگ‌آمیزی می‌تواند تعمیمی از رنگ‌آمیزی G با چهار رنگ توسط روش گریدی باشد.

حالت ۴ : $d = 4$.

برای هر $i = 1, \dots, 5$ ، فرض A_i دو همسایه راس x_i باشند که در C قرار ندارند. اندیس‌ها به پیمانانه پنج می‌باشند. چون G دوری به طول سه یا چهار را شامل نیست، داریم:

$$(۲) \quad A_i \text{ مجموعه‌ای مستقل است.}$$

$$(۳) \quad A_i \cap A_j = \emptyset \text{ اگر } i \neq j.$$

$$(۴) \quad \text{بین } A_i \text{ و } A_{i+1} \text{ یالی وجود ندارد.}$$

G را با پنج رنگ b -رنگ‌آمیزی می‌کنیم به طوری که x_5, \dots, x_1 راس‌های b -غالب به ترتیب با رنگ‌های $1, \dots, 5$ باشند. برای هر $i = 1, \dots, 5$ به راس x_i رنگ i را اختصاص داده و دو راس A_i را با رنگ‌های $i+2$ و $i+3$ (پیمانانه پنج) رنگ‌آمیزی می‌کنیم. با توجه به (۴) و این واقعیت که دو رنگ داده شده به راس‌های A_i با دو رنگ داده شده به A_{i+2} و همچنین A_{i+3} متفاوت هستند. به طور یقین دو راس مجاور در $A_1 \cup \dots \cup A_5$ رنگ‌های یکسانی دریافت نمی‌کنند. بنابراین همه راس‌ها در A_1, \dots, A_5 رنگ‌آمیزی شده‌اند و همسایه‌های آن هریک از x_1, \dots, x_5 همه رنگ‌ها غیر رنگ خودشان را دریافت کرده‌اند. چون راس‌های رنگ نشده از درجه چهار هستند، می‌توان آنها را متوالی با پنج رنگ با روش گریدی رنگ‌آمیزی کرد. لذا b -رنگ‌آمیزی برای G با پنج رنگ ارایه دادیم.

حالت ۵ : $d = 5$.

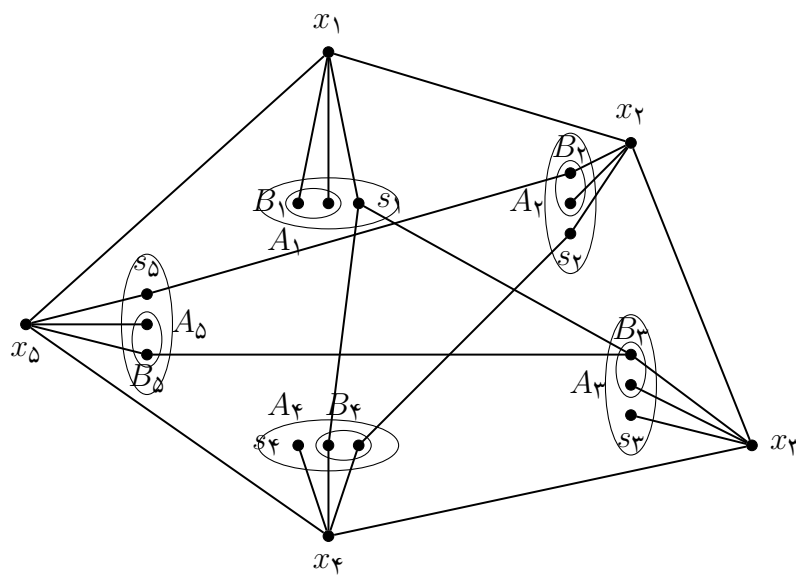
برای $i = 1, \dots, 5$ فرض A_i مجموعه سه همسایه راس x_i باشد که در دور C قرار ندارند. چون G دوری به طول سه یا چهار را ندارد، به سادگی داریم:

$$(5) \quad A_i \text{ مجموعه ای مستقل است.}$$

$$(6) \quad A_i \cap A_j = \emptyset \text{ اگر } i \neq j.$$

$$(7) \quad \text{بین } A_i \text{ و } A_{i+1} \text{ یالی وجود ندارد.}$$

$$(8) \quad \text{هر راس غیر } x_i \text{ حداکثر یک همسایه در } A_i \text{ دارد.}$$



شکل ۱.۳: $d = 5$

برای هر $i = 1, \dots, 5$ می توان یک همسایه s_i از x_i پیدا کرد به طوری که مجموعه $\{s_1, \dots, s_5\}$ مجموعه ای مستقل باشد. $s_1 \in A_1$ و سپس $s_2 \in A_2 \setminus N(s_1)$ و $s_3 \in A_3 \setminus N(s_1) \cup N(s_2)$ را انتخاب می کنیم. چنین راس هایی طبق (۷) و (۸) وجود دارند. این ساختار نشان می دهد که مجموعه $S = \{s_1, \dots, s_5\}$ مستقل است. راس s_1 را x_6 می نامیم. برای $i = 1, \dots, 5$ قرار دهید $B_i = A_i \setminus \{s_i\}$ ، پس $|B_i| = 2$ و $B_6 = N(x_6) \setminus \{x_1\}$ ، پس $|B_6| = 4$. (شکل (۱.۳)). چون G دوری به طول سه و چهار ندارد، داریم:

$$(9) \quad B_6 \text{ مجموعه ای مستقل است.}$$

$$(10) \quad B_6 \cap (B_1 \cup B_2 \cup B_5) = \emptyset.$$

$$(11) \quad \text{برای } i \in \{3, 4\} \text{ داریم } |B_6 \cap B_i| \leq 1.$$

(۱۲) بین B_6 و B_1 یالی وجود ندارد.

(۱۳) هر راس غیر x_6 حداکثر یک همسایه در B_6 دارد.
شرط (۷) اشاره دارد که:

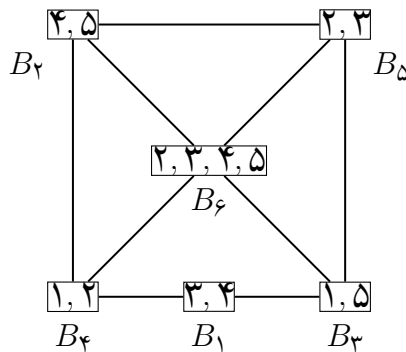
(۱۴) بین B_i و B_{i+1} ($i \in \{1, \dots, 5\}$, پیمانه پنج) یالی وجود ندارد.
و شرط (۸) و (۱۳) اشاره دارند که:

(۱۵) یال‌های بین B_i و B_j تطابقی را تشکیل می‌دهند ($i, j \in \{1, \dots, 6\}, i \neq j$).

G را با شش رنگ b -رنگ‌آمیزی می‌کنیم به طوری که x_1, \dots, x_6 راس‌های b -غالب به ترتیب با رنگ‌های $1, \dots, 6$ باشند.

برای هر $i = 1, \dots, 5$ به راس x_i رنگ i و رنگ 6 را به راس‌های $S = \{s_1, \dots, s_5\}$ اختصاص می‌دهیم. حال باید روشی پیدا کرد که رنگ‌های 2 و 3 را به دو راس از B_i برای هر $i = 1, \dots, 5$ و رنگ‌های $4, 5$ را به چهار راس B_6 اختصاص دهیم. این یک مساله رنگ‌آمیزی لیستی است، که هر راس از B_i ($i = 1, \dots, 5$) لیستی از رنگ‌های مجاز $L_i = \{i+2, i+3\}$ و هر راس از B_6 لیست $L_6 = \{2, 3, 4, 5\}$ را دارد. شکل (۲.۳) را مشاهده کنید. در این شکل هر جعبه، مجموعه B_i با لیست L_i را نمایش می‌دهد، و با توجه به شرط (۱۵)، خط بین دو جعبه نشان می‌دهد که ممکن است یالی بین مجموعه‌های متناظرشان باشد و شرط (۱۲) و (۱۴) علت این که خطی بین دو جعبه نیست را بیان می‌کند.

در طول اثبات می‌گوییم راس x رنگ j را کم می‌کند اگر این رنگ باید از لیست رنگ‌های مجاز راس



شکل ۲.۳: $d = 5$

x برداشته شود چون رنگ j به همسایه‌ای از راس x واگذار شده است.
با توجه به (۱۱) B_6 با هر یک از B_3, B_4 ممکن است راسی مشترک داشته باشد. فرض راس‌های B_6 را a, b, c, d بنامیم چنان که: اگر $B_6 \cap B_3 \neq \emptyset$ آنگاه a راسی در این اشتراک باشد، و اگر $B_6 \cap B_4 \neq \emptyset$ آنگاه b راسی در این اشتراک باشد. رنگ‌های $2, 3, 4, 5$ را به ترتیب به a, b, c, d اختصاص می‌دهیم.

با توجه به (۱۴) و چون مجموعه رنگ هایی که به B_i و B_{i+2} داده ایم، از هم جدا هستند، یال های بین چنین دو مجموعه ای را نادیده می گیریم. با توجه به لیست های واگذاری مجموعه های B_1, \dots, B_5 آنها را می توان مستقل از یکدیگر رنگ آمیزی کرد.

با توجه به (۱۲) دو راس از B_1 را با ۳، ۴ رنگ آمیزی می کنیم. با توجه به رنگ آمیزی B_6 و شرط (۱۵)، برای هر $j \in \{4, 5\}$ حداکثر یک راس از B_2 رنگ j را کم می کند، و برای هر j آن راس متفاوت است. پس امکان دارد دو راس از B_2 را با ۴، ۵ رنگ آمیزی کنیم. به طور متشابه برای B_5 با رنگ های ۲، ۳ برقرار است. حال B_3 را مطرح می کنیم. اگر $a \in B_3$ ، آنگاه a راسی با رنگ ۵ در B_3 است و راس باقی مانده در B_3 را رنگ ۱ می توان داد. اگر $a \notin B_3$ می تواند رنگ ۵ را کم کند، اما با توجه به روابط (۱۴) و (۱۵) هنوز ممکن است که دو راس از B_3 با ۱، ۵ رنگ آمیزی شوند. به طور متشابه برای B_4 با رنگ های ۱، ۲ برقرار است. بنابراین همه راس های B_1, \dots, B_6 رنگی دریافت کرده اند، و هر یک از راس های x_1, \dots, x_6 همسایه هایی از بقیه رنگ ها غیر رنگ خودش دارند. در آخر، چون راس های رنگ نشده از درجه پنج هستند، آنها را متوالی با شش رنگ، با روش گریدی می توان رنگ آمیزی کرد. لذا G را با شش رنگ b-رنگ آمیزی کرده ایم.

حالت ۶: $d = 6$.

فرض G شامل دوری به طول شش باشد (برای دوری به طول پنج در قضیه ۴.۱.۳ ثابت شد). فرض x_1, \dots, x_6 را شش راس G فرض کنید که روی این دور قرار دارند. برای هر $i = 1, \dots, 6$ فرض $A_i = N(x_i) \setminus \{x_{i-1}, x_{i+1}\}$. پس $|A_i| = 4$. چون G دوری به طول سه و چهار را ندارد، لذا داریم:

$$(16) \quad A_i \text{ مجموعه ای مستقل است.}$$

$$(17) \quad A_i \cap A_{i+2} = \emptyset \text{ و } A_i \cap A_{i+1} = \emptyset$$

$$(18) \quad |A_i \cap A_{i+3}| \leq 1$$

$$(19) \quad \text{بین } A_i \text{ و } A_{i+1} \text{ یالی وجود ندارد.}$$

$$(20) \quad \text{هر راس غیر } x_i \text{ حداکثر یک همسایه در } A_i \text{ دارد.}$$

برای هر $i = 1, \dots, 6$ همسایه ای از x_i به نام s_i را چنان می یابیم که مجموعه $S = \{s_1, \dots, s_6\}$ مستقل باشد، به شرح زیر:

- اگر $A_1 \cap A_4 \neq \emptyset$ ، فرض s_1 و s_4 با راسی در $A_1 \cap A_4$ یکسان باشند. اگر $A_1 \cap A_4 = \emptyset$ ، فرض s_1 راسی در A_1 و s_4 راسی در $A_4 \setminus N(s_1)$ باشد. (s_4 با توجه به (۲۰) وجود دارد.)

- اگر $A_3 \cap A_6 \neq \emptyset$ ، فرض s_3 و s_6 با راسی در $A_3 \cap A_6$ یکسان باشند. دقت کنید که، با توجه به (۱۹) این راس با راس های s_1 و s_4 مجاور نیست. اگر $A_3 \cap A_6 = \emptyset$ ، فرض s_3 راسی در $A_3 \setminus N(s_1)$ و s_6 راسی در $(A_6 \setminus (N(s_4) \cup N(s_3)))$ باشند. (راس های s_3 و s_6 با توجه به (۲۰) وجود دارند.)

- اگر $A_5 \cap A_2 \neq \emptyset$ ، s_5 و s_2 را راسی در $A_5 \cap A_2$ یکسان فرض کنید. با توجه به (۱۹)، این راس‌ها با s_1, s_3, s_4, s_6 مجاور نیستند. اگر $A_5 \cap A_2 = \emptyset$ ، آنگاه با توجه به (۲۰)، حداقل دو راس در $(N(s_1) \cup N(s_3)) \setminus A_5$ و دو راس در $(N(s_4) \cup N(s_6)) \setminus A_2$ وجود دارند، و با توجه به (۲۰)، این چهار راس با راس‌های $s_2 \in A_2$ و $s_5 \in A_5$ مجاور نیستند.

این ساختار مجموعه $S = \{s_1, \dots, s_6\}$ را مستقل می‌سازد. حال راس s_1 را x_7 می‌نامیم. برای $i = 1, \dots, 6$ ، قرار دهید $B_i = A_i \setminus \{s_i\}$ پس $|B_i| = 3$. با توجه به (۱۷) و (۱۸)، B_1, \dots, B_6 دو به دو از هم جدا هستند. فرض $B_7 = N(x_7) \setminus \{x_1\}$ پس $|B_7| = 5$. چون G دوری به طول سه و چهار را شامل نیست، لذا:

$$(21) \quad B_7 \text{ مجموعه‌ای مستقل است.}$$

$$(22) \quad B_7 \cap (B_1 \cup B_2 \cup B_6) = \emptyset$$

$$(23) \quad |B_7 \cap B_i| \leq 1 \text{ برای } i \in \{3, 4, 5\}$$

$$(24) \quad B_1 \text{ و } B_7 \text{ یالی موجود نیست.}$$

$$(25) \quad \text{هر راس غیر } x_7 \text{ حداکثر یک همسایه در } B_7 \text{ دارد.}$$

شرط (۱۹) اشاره دارد که :

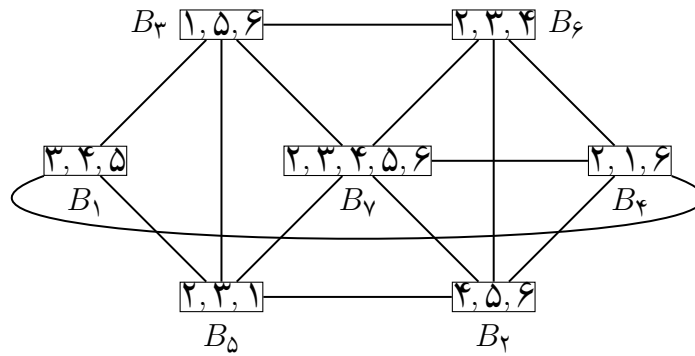
$$(26) \quad \text{بین } B_i \text{ و } B_{i+1} \text{ یالی وجود ندارد. } (i \in \{1, \dots, 6\} \pmod{6}).$$

شرط (۲۰) و (۲۵) اشاره دارد که:

$$(27) \quad \text{یال‌های بین } B_i \text{ و } B_j \text{ تشکیل تطابق می‌دهند } (i, j \in \{1, \dots, 7\}, i \neq j).$$

$$(28) \quad \text{اگر مجموعه‌های } X \subseteq B_i \text{ و } Y \subseteq B_j \text{ چنان باشند که } |X| > |Y| \text{، آنگاه برخی راس‌های } X \text{ همسایه‌ای در } Y \text{ ندارند.}$$

برای G با هفت رنگ b -رنگ‌آمیزی می‌سازیم که x_1, \dots, x_7 راس‌های b -غالب به ترتیب با رنگ‌های $1, \dots, 7$ باشند. رنگ i را به راس x_i برای $i = 1, \dots, 6$ و رنگ 7 را به راس‌های $S = \{s_1, \dots, s_6\}$ اختصاص می‌دهیم. حال باید روشی پیدا کرد که رنگ‌های $4, i+3, i+2, i+1$ (پیمان‌ه شش) را به سه راس B_i برای $i = 1, \dots, 6$ ، و رنگ‌های $2, 3, 4, 5, 6$ را به پنج راس B_7 اختصاص داد. این یک مساله رنگ‌آمیزی لیستی است، که به هر راس از $B_i (i = 1, \dots, 6)$ لیستی از رنگ‌های مجاز $L_i = \{i+2, i+3, i+4\}$ و به هر راس از B_7 لیستی از رنگ‌های $L_7 = \{2, 3, 4, 5, 6\}$ را نسبت می‌دهد. شکل (۳.۳) را ببینید. در این شکل، هر جعبه مجموعه B_i با لیستش L_i را نشان می‌دهد. خط بین دو جعبه یعنی یالی بین مجموعه‌های متناظرشان با توجه به شرط (۲۷)، وجود دارد و با توجه



شکل ۳.۳: $d = 6$

به شرط (۲۴) و (۲۶)، خطی بین جعبه ها نیست.

با توجه به (۲۳)، ممکن است مجموعه B_7 راسی مشترک با مجموعه های B_3, B_4, B_5 داشته باشد. $|B_7 \cap B_3| \geq |B_7 \cap B_5|$ را فرض می کنیم. به عبارت دیگر، اگر B_7 یکی از B_3, B_5 را قطع کند آنگاه B_3 را قطع می کند. راس های a, b, c از B_7 را به شرح زیر تعریف می کنیم، که دو حالت داریم:

(i): $B_7 \cap B_4 \neq \emptyset$. فرض a راسی در $B_7 \cap B_4$ باشد. آنگاه، اگر $B_7 \cap B_3 \neq \emptyset$ ، فرض b راسی در $B_7 \cap B_3$ باشد (توجه کنید که b با توجه به (۱۹) همسایه ای در B_4 ندارد). در غیر این صورت، فرض b راسی در $B_7 \setminus \{a\}$ باشد که در B_4 همسایه ای ندارد (با توجه به (۲۸) چنین راسی وجود دارد). اگر $B_7 \cap B_5 \neq \emptyset$ ، فرض c راسی در $B_7 \cap B_5$ و در غیر این صورت، فرض c راسی در $B_7 \setminus \{a, b\}$ باشد.

(ii): $B_7 \cap B_4 = \emptyset$. اگر $B_7 \cap B_3 \neq \emptyset$ ، فرض b راسی در این اشتراک باشد (با توجه به (۱۹)، B_4 همسایه ای در B_7 ندارد). در غیر این صورت، فرض b راسی در B_7 باشد که همسایه ای در B_4 ندارد (با توجه به (۲۸) چنین راسی وجود دارد). پس، اگر $B_7 \cap B_5 \neq \emptyset$ ، فرض c راسی در این اشتراک، در غیر این صورت، فرض c راسی در $B_7 \setminus \{b\}$ باشد. a را راسی در $B_7 \setminus \{b, c\}$ انتخاب می کنیم.

در همه حالت ها راس های a, b, c تعریف شده اند و متفاوتند چون B_3, B_4, B_5 دو به دو از هم جدا هستند و b همسایه ای در B_4 ندارد. پس راس $d \in B_7$ به صورت زیر انتخاب خواهد شد: اگر $a, b \in B_3, c \in B_5$ و $v_5 \in B_5$ و $v_3 \in B_3$ همسایه ای به نام v_3 را دارد، آنگاه $d \in B_7 \setminus \{a, b, c\}$ را انتخاب می کنیم که مجاور با v_3 نیست (با توجه به (۲۸) چنین راسی وجود دارد). در غیر این صورت فرض d راسی در $B_7 \setminus \{a, b, c\}$ باشد.

در آخر راس باقیمانده در B_7 را e قرار می دهیم. راس های a, b, c, d, e را به ترتیب با رنگ های $2, 3, 4, 5, 6$ رنگ آمیزی می کنیم. راس $f_2 \in B_2$ که مجاور با e نیست، و راس $f_6 \in B_6$ که مجاور با e یا f_2 نیست،

را انتخاب می‌کنیم، با توجه به (2^0) چنین راس‌هایی وجود دارند. رنگ ۴ را به f_2 و f_6 می‌دهیم. فرض $i \in \{1, \dots, 6\}$ باشد. با توجه به (۱۹) یالی بین B_i و B_{i+1} وجود ندارد. بعلاوه، مجموعه رنگ‌هایی که به B_i و B_{i+3} داده می‌شود، از هم جدا هستند، پس می‌توان یال‌های بین این دو مجموعه را نادیده گرفت. بنابراین، می‌توان $B_1 \cup B_3 \cup B_5$ و $B_2 \cup B_4 \cup B_6$ را مستقل از یکدیگر رنگ‌آمیزی کرد.

B_2, B_4, B_6 را در نظر می‌گیریم. با توجه به رنگ‌آمیزی B_7 و رابطه (2^0) برای هر $j \in \{5, 6\}$ حداکثر یک راس از $B_2 \setminus \{f_2\}$ رنگ j را کم می‌کند (برای هر j آن راس متفاوت است). پس امکان دارد که رنگ ۵، ۶ را به دو راس از $B_2 \setminus \{f_2\}$ اختصاص دهیم. به طور مشابه، برای هر $k \in \{2, 3\}$ حداکثر یک راس در $B_6 \setminus \{f_6\}$ رنگ k را کم می‌کند (راسی متفاوت برای هر k)، پس امکان دارد رنگ ۲، ۳ را به $B_6 \setminus \{f_6\}$ اختصاص دهیم. t را راسی از B_6 می‌نامیم که رنگ ۲ دریافت کرده باشد. پس t مجاور a نیست. با رنگ‌آمیزی راس‌هایی از B_4 کار تمام است. ابتدا فرض می‌کنیم $a \in B_4$ (حالت (i)). لذا a راسی با رنگ ۲ در B_4 است (می‌دانیم a و t مجاور نیستند)، چون $|B_4| = 3$ و $a \in B_4$ لذا دو راس در $B_4 \setminus \{a\}$ رنگ ۲ را کم می‌کنند (چون راسی x_4 -b غالب است). با توجه به رنگ‌آمیزی $B_2 \cup B_6$ و (2^0) ، حداکثر یک راس از B_4 رنگی را می‌تواند کم کند (رنگ ۶)، و با انتخاب b راس دیگری در B_4 نیست که رنگ ۶ را کم کند. پس امکان دارد که رنگ ۱، ۶ را به دو راس از $B_4 \setminus \{a\}$ اختصاص دهیم. حال اگر $a \notin B_4$ نباشد (حالت (ii)). با توجه به واگذاری $B_7 \cup B_2 \cup B_6$ و با توجه به (2^0) ، حداکثر دو راس از B_4 رنگ ۲ را کم می‌کنند، و با انتخاب b حداکثر یک راس رنگ ۶ را کم می‌کند. پس امکان دارد که رنگ‌های ۱، ۲، ۶ را به راس‌های B_4 اختصاص داد.

بنابراین، در هر یک از حالت‌ها همه راس‌های $B_7 \cup B_4 \cup B_6 \cup B_2$ رنگی دریافت کرده‌اند، و هریک از x_2, x_4, x_6, x_7 همسایه‌هایی از رنگ‌های غیر رنگ خودشان دارند. حال B_3, B_5 را در نظر می‌گیریم. ابتدا فرض $c \in B_5$ ، که اشاره به $b \in B_3$ دارد چون $|B_7 \cap B_3| \geq |B_7 \cap B_5|$. لذا راس‌های $B_3 \setminus \{b\}$ رنگ ۶ و به دلیل مشابه راس‌های $B_5 \setminus \{c\}$ رنگ ۳ را کم می‌کنند. با توجه به واگذاری B_7 حداکثر یک راس v_3 از $B_3 \setminus \{b\}$ یک رنگ (رنگ ۵) را کم می‌کند و حداکثر یک راس v_5 از $B_5 \setminus \{c\}$ رنگ ۲ را کم می‌کند. راس‌های v_3, v_5 را با رنگ ۱ رنگ‌آمیزی می‌کنیم. توجه کنید که، با انتخاب d راس‌های v_3, v_5 ممکن است نامجاور فرض شوند. پس رنگ ۵ را به راس سوم از B_3 و رنگ ۲ را به راس سوم از B_5 می‌دهیم. حال $c \notin B_5$ را فرض کنید. با توجه به رنگ‌آمیزی B_7 ، برای هر $j \in \{2, 3\}$ حداکثر یک راس در B_5 رنگ j را کم می‌کند (راسی متفاوت برای هر j)، چون $|B_5| = 3$ لذا با کم شدن رنگ‌های ۲، ۳ راسی مانند $w_5 \in B_5$ باقی می‌ماند که این راس رنگی را کم نمی‌کند.

چون راسی x_3 -b غالب است لذا اگر $b \in B_3$ ، آنگاه راس‌هایی از $B_3 \setminus \{b\}$ رنگ ۶ را کم می‌کند، با توجه به واگذاری B_7 و چون رنگ‌های مشترک B_3 و B_7 رنگ‌های ۵، ۶ بودند و از طرفی رنگ ۶ توسط راس b کم شده است لذا رنگ ۵ می‌ماند که حداکثر یک راس v_3 از $B_3 \setminus \{b\}$ رنگ ۵ را کم می‌کند. لذا

رنگ ۱ را به v_3 و رنگ ۵ را به راس باقیمانده B_3 می دهیم. با توجه به رنگ آمیزی B_3 و به خاطر اینکه رنگ مشترک بین B_3 و B_5 رنگ ۱ است و با توجه به (2^0) حداکثر یک راسی از B_5 رنگ ۱ را کم می کند. لذا ممکن است راس های B_5 را با رنگ های ۱، ۲، ۳ رنگ آمیزی کنیم. اگر $b \notin B_3$ ، آنگاه برای هر $z \in \{5, 6\}$ حداکثر یک راس B_3 رنگ z را کم می کند (راسی متفاوت برای هر z)، لذا راسی مانند $w_3 \in B_3$ رنگی را کم نمی کند. با توجه به (2^0) ، در میان چهار راس از $\{w_3, w_5\} \setminus (B_3 \cup B_5)$ ، دو راس نامجاور وجود دارند، یکی در B_3 و یکی در B_5 ، که رنگ ۱ می گیرند. پس ممکن است رنگ ۵، ۶ را به راس های باقی مانده B_3 و رنگ ۲، ۳ را به راس های باقی مانده B_5 داد.

حال با B_1 کار داریم. (22) و (24) برقرارند. با توجه به واگذاری B_3 ، حداکثر یک راس در B_1 رنگ ۵ را کم می کند و با توجه به واگذاری B_5 ، حداکثر یک راس از B_1 (ممکن است راس ها مشابه باشند) رنگ ۳ را کم می کند. پس می توانیم سه راس B_1 را با ۳، ۴، ۵ رنگ آمیزی کنیم.

بنابراین همه راس های $B_1 \cup B_3 \cup B_5$ رنگی گرفته اند، و هر یک از x_1, x_3, x_5 همسایه هایی از همه رنگ ها غیر رنگ خودشان دارند.

در آخر، چون راس های رنگ نشده از درجه شش هستند، می توان آنها را متوالی با یکی از هفت رنگ، با روش گریدی رنگ آمیزی کرد. بنابراین با هفت رنگ G را b-رنگ آمیزی کرده ایم. \square

اثبات فوق تکنیکی را نشان می دهد که شاید نتوان تعمیمی به حالت های کلی داد. اثباتی مشابه توسط ویستین^۲ برای $d = 7$ بیان شده است، اما حالت آنالیزی نشان می دهد که دست نیافتنی است. [۱۴، ۱۶]

^۲Wisstein

فصل ۴

b- رنگ آمیزی حاصل ضرب دکارتی گرافها

۱.۴ مقدمه

تعریف ۱.۱.۴. گرافهای G و H را در نظر بگیرید. حاصل ضرب دکارتی آنها را که به صورت $G \square H$ می‌نویسیم، گرافی با مجموعه راس‌های $V(G) \times V(H)$ می‌باشد که در آن راس (u, v) مجاور راس (u', v') است اگر و تنها اگر یکی از دو حالت زیر برقرار باشد.

$$(1) \quad u = u' \text{ و } vv' \in E(H)$$

$$(2) \quad v = v' \text{ و } uu' \in E(G)$$

اگر $|V(G_1)| = m$ و $|V(G_2)| = n$ ، مجموعه راس‌های گراف $G_1 \square G_2$ را با آرایه $m \times n$ در نظر می‌گیریم که درایه‌های (i, j) متناظر با راس (i, j) است که $i \in V(G_1)$ و $j \in V(G_2)$ و هر ستون کپی از گراف G_1 و هر سطر کپی از گراف G_2 است. در بخش ۳.۴ که $G_2 = C_n$ همسایه‌های درایه (i, j) در سطر i درایه‌های $(i, j \pm 1)$ هستند. در بخش ۴.۴ که $G_2 = P_n$ ، همسایه‌های درایه (i, j) در سطر i درایه‌های $(i, j \pm 1)$ ، برای $2 \leq j \leq n - 2$ و $j = 1$ و $j = n$ به ترتیب $(i, 2)$ و $(i, j - 1)$ هستند. همه درایه‌های اول به پیمانۀ $|V(G_1)| = m$ و درایه‌های دوم به پیمانۀ $|V(G_2)| = n$ می‌باشند. [۱۰]

۲.۴ عدد b-رنگی گراف $K_m \square G$

در این بخش عدد b-رنگی حاصل ضرب دکارتی گراف‌های کامل با گرافی دلخواه را بیان می‌کنیم.

گزاره ۱.۱.۲.۴. اگر c یک b-رنگ آمیزی از گراف $K_m \square G$ با φ رنگ باشد که $\varphi > m$ و $v \in V(G)$ آنگاه ستون متناظر با راس v شامل حداکثر $d_G(v)$ راس b-غالب است.

برهان. با توجه به فرض که $\varphi > m$ ، بنابراین در b -رنگ آمیزی c حداقل یک رنگ وجود دارد که در ستون متناظر با راس v از گراف G ظاهر نشده است. این ستون را با K_m^v نمایش می دهیم. به عبارت دیگر این رنگ غایب باید در همسایه های راس های b -غالب در K_m^v ظاهر شده باشد، که در ستون های متفاوتی قرار دارند. لذا تعداد راس های b -غالب در K_m^v حداکثر $d_G(v)$ است. \square

اگر $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ دنباله درجات گراف G با n راس باشد، آنگاه با توجه به گزاره ۱.۲.۴، در گراف $K_m \square G$ هر ستون که با $K_m^{(i)}$ ، $1 \leq i \leq n$ نشان داده می شود شامل حداکثر d_i راس b -غالب است. لذا هر سیستم b -غالب G دارای حداکثر $\sum_{i=1}^n d_i$ راس می باشد. [۱۰]

نتیجه ۲.۲.۴. اگر $d = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ دنباله درجات گراف G با n راس و e یال باشد، آنگاه

$$\varphi(K_m \square G) \leq \sum_{i=1}^n d_i = 2e.$$

تعریف ۳.۲.۴. رنگ آمیزی مجاز جزئی گراف، واگذاری رنگها به برخی از راس های G است، به طوری که دو راس مجاور رنگ های متفاوتی دریافت کرده باشند.

تعریف ۴.۲.۴. فرض S_1, \dots, S_n تعدادی مجموعه باشند. سیستم نمایندگی متمایز (SDR)^۱ برای این مجموعه ها n -تایی (x_1, \dots, x_n) از عناصر است به طوری که $x_i \in S_i$ برای $i = 1, \dots, n$ و $x_i \neq x_j$ برای $i \neq j$.

قضیه ۵.۲.۴. خانواده ای از مجموعه های S_i دارای SDR می باشند اگر و تنها اگر در شرط زیر صدق کند،

$$\forall I \subseteq \{1, 2, \dots, n\} \implies |\cup_{i \in I} S_i| \geq |I|$$

شرط فوق به شرط هال^۲ معروف است. [۲]

لم ۶.۲.۴. فرض G گراف و m عدد صحیح مثبت باشد که $m \geq 2\Delta(G)$. اگر c رنگ آمیزی مجاز جزئی از گراف $K_m \square G$ با m رنگ باشد، که در هر ستون راس رنگ نشده وجود ندارد یا حداقل $2\Delta(G)$ راس رنگ نشده دارد. آنگاه c می تواند تعمیمی از یک رنگ آمیزی مجاز گراف $K_m \square G$ با m رنگ باشد.

برهان. در رنگ آمیزی مجاز جزئی گراف $K_m \square G$ با m رنگ، ستونی با $k \geq 1$ راس رنگ نشده v_1, v_2, \dots, v_k که طبق فرض $k \geq 2\Delta(G)$ ، در نظر می گیریم. بدون کاستن از کلیت k رنگ غایب را با $1, 2, \dots, k$ بیان می کنیم. برای هر $i = 1, \dots, k$ ، فرض S_i مجموعه رنگ هایی باشد که برای رنگ آمیزی راس v_i می توان استفاده کرد. پس $S_i \subseteq \{1, 2, \dots, k\}$. برای تعمیم این رنگ آمیزی به رنگ آمیزی مجازی از این ستون، کافی است SDR ای از مجموعه خانواده های S_i ، $1 \leq i \leq k$ را پیدا کنیم. برای این منظور نشان می دهیم که خانواده ای از مجموعه های S_i ، $1 \leq i \leq k$ در شرط هال صدق

^۱system of distinct representatives

^۲Hall

می‌کنند. فرض $I \subseteq \{1, 2, \dots, k\}$ که $|I| = r$. اگر $r \leq \Delta(G)$ آنگاه برای $i_0 \in I$ داریم

$$|\cup_{i \in I} S_i| \geq |S_{i_0}| \geq k - \Delta(G) \geq \Delta(G) \geq r = |I|.$$

اگر $r > \Delta(G)$ آنگاه $\cup_{i \in I} S_i = \{1, 2, \dots, k\}$. چون اگر رنگی مانند i_0 , $1 \leq i_0 \leq k$ در هیچ یک از مجموعه‌های S_i , $i \in I$ ظاهر نشده باشد، آنگاه هر راس v_i , $i \in I$ ، همسایه‌ای مانند u_i با رنگ i_0 در سطر شامل v_i دارد. چون همه راس‌های u_i رنگ‌های یکسان دارند، آنها در ستون‌های متفاوتی قرار دارند. بنابراین باید $r = |I| \leq \Delta(G)$ ، که تناقض است. لذا

$$|\cup_{i \in I} S_i| = k \geq |I|.$$

پس رنگ‌آمیزی هر ستون می‌تواند عمومیت یابد و اثبات تمام است. \square

گزاره ۷.۲.۴. برای گراف‌های G و H ، اگر گراف H' از جایگزین شدن یک یال در گراف H با مسیری به طول سه تعیین شود، آنگاه $\varphi(G \square H') \geq \varphi(G \square H)$.

برهان. یال $e = xy$ از گراف H را در نظر می‌گیریم و مسیر $xwzy$ را جایگزین یال e کرده، گراف جدید را H' می‌نامیم. c را b-رنگ‌آمیزی از گراف $G \square H$ با $\varphi(G \square H)$ رنگ فرض خواهیم کرد و b-رنگ‌آمیزی c' را برای گراف $G \square H'$ به شرح زیر ارائه می‌دهیم. رنگ‌های راس‌ها در ستون‌های متناظر با راس‌های x, y در رنگ‌آمیزی c را به ترتیب به راس‌های ستون‌های متناظر با z, w در گراف H' اختصاص می‌دهیم. راس‌های باقی‌مانده را مانند c رنگ‌آمیزی می‌کنیم. c' رنگ‌آمیزی مجاز است و سیستم b-غالب در c یک سیستم b-غالب در c' تشکیل می‌دهد. \square

نتیجه ۸.۲.۴. برای هر عدد صحیح مثبت m, n ؛

$$\varphi(K_m \square C_{n+2}) \geq \varphi(K_m \square C_n), \quad \varphi(K_m \square P_{n+2}) \geq \varphi(K_m \square C_n).$$

برهان. فرض $\varphi(K_m \square C_n) = k$. گراف C_{n+2} با جایگزینی یال $e = xy$ از C_n توسط مسیر $xwzy$ ایجاد شده است. پس با توجه به گزاره فوق b-رنگ‌آمیزی c از گراف $K_m \square C_{n+2}$ با k رنگ وجود دارد. از طرفی با توجه به اثبات گزاره ۷.۲.۴، دیدیم راس b-غالبی در ستون‌های متناظر با راس‌های w و z در رنگ‌آمیزی c وجود ندارد. پس همچنین c یک b-رنگ‌آمیزی برای گراف $K_m \square P_{n+2}$ است، که P_{n+2} توسط حذف یال wz در C_{n+2} ایجاد می‌شود. \square

۳.۴ عدد b-رنگی گراف $K_m \square C_n$

در این بخش مقدار دقیق $\varphi(K_m \square C_n)$ را تعیین می‌کنیم. می‌دانیم $\chi(K_m \square C_n) = m$ و

$$\Delta(K_m \square C_n) = m + 1. \quad \text{لذا چون } \chi(G) \leq \varphi(G) \leq \Delta(G) + 1 \text{ داریم:}$$

$$m \leq \varphi(K_m \square C_n) \leq m + 2. \quad (۱.۴)$$

برای اثبات دقیق این قضیه نیاز به لم زیر داریم.

لم ۱.۳.۴. اگر c یک b -رنگ آمیزی از گراف $K_m \square C_n$ با k رنگ و S سیستم b -غالب آن باشد، به طوری که:

(i) راس b -غالبی مانند (r, s) ، $r \neq m$ ، در کلاس رنگی x ، وجود دارد که راس های (r, s) و $(r, s \pm 1)$ عضو S نباشند،

(ii) سطر m در S راسی ندارد،

(iii) وقتی n فرد باشد، $c(m, s-1) \neq x$.

آنگاه $\varphi(K_{m+1} \square C_n) \geq k+1$.

برهان. بدون کاستن از کلیت فرض می کنیم $(r, s) = (1, 1)$. b -رنگ آمیزی c' از گراف $K_{m+1} \square C_n$ با $k+1$ رنگ را به صورت زیر ارائه می دهیم.

$$c'(i, j) = \begin{cases} x & (i, j) = (m+1, 1), \\ k+1 & (i, j) = (1, 1), \\ k+1 & (i, j) = (m+1, 2t), 1 \leq t \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor, \\ c(m, 2t-1) & (i, j) = (m+1, 2t-1), 2 \leq t \leq \lceil \frac{n}{2} \rceil, \\ k+1 & (i, j) = (m, 2t-1), 2 \leq t \leq \lceil \frac{n}{2} \rceil, \\ c(i, j) & o.w. \end{cases}$$

از تعریف c' و باتوجه به شرط (iii) بدیهی است که c' رنگ آمیزی مجاز است. از طرفی به خاطر شرط (i) و (ii) و چون در رنگ آمیزی c' هر ستون راسی با رنگ $k+1$ دارد، هر راس در S راسی b -غالب در c' خواهد بود. همچنین راس $(1, 1)$ راسی b -غالب با رنگ $k+1$ است. لذا c' یک b -رنگ آمیزی با $k+1$ رنگ می باشد. \square

قضیه ۲.۳.۴. برای اعداد صحیح مثبت $m, n \geq 4$ داریم:

$$\varphi(K_m \square C_n) = \begin{cases} m & m \geq 2n, \\ m+1 & m = 2n-1, \\ m+2 & m \leq 2n-2. \end{cases}$$

برهان. فرض $m \geq 2n$.

باتوجه به نتیجه ۲.۲.۴ داریم

$$\varphi(K_m \square C_n) \leq 2n.$$

از این رو باتوجه به ۱.۴

$$\varphi(K_m \square C_n) = m.$$

حال فرض $m = 2n - 1$.
باتوجه به نتیجه ۲.۲.۴،

$$\varphi(K_m \square C_n) \leq 2n = m + 1.$$

برای اثبات تساوی، b-رنگ آمیزی از $K_m \square C_n$ با $m + 1$ رنگ ارائه می‌دهیم. آرایه $(m + 1) \times n$ را در نظر می‌گیریم و بعضی از درایه‌های این آرایه را به شرح زیر پر می‌کنیم. این رنگ آمیزی مجاز جزئی را با c نمایش می‌دهیم. همه مولفه‌های دوم به پیمانه n هستند، $1 \leq k \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ و $1 \leq j \leq n$ ، $r = 0, 1$.

$$c(2\lfloor \frac{j}{2} \rfloor - r, j) = 2j - r,$$

$$c(2k, 2k - 2) = 4k - 1,$$

$$c(2k, 2k + 1) = 4k - 3,$$

$$c(m + 1, 2k - r) = 4k + 2r - 3.$$

اگر n فرد باشد همچنین تعریف می‌کنیم

$$c(m + 1, n) = c(n, n - 1) = c(n + 1, 1) = 4.$$

در شکل (۱.۴)، این آرایه با درایه‌های پر شده برای $n = 4$ نشان داده شده است. این آرایه با برخی

۱	۳		
۲	۴	۱	۳
		۵	۷
۵	۷	۶	۸
۳	۱	۷	۵

شکل ۱.۴: رنگ آمیزی مجاز جزئی از گراف $K_8 \square C_4$

درایه‌های پر شده یک رنگ آمیزی مجاز جزئی از گراف $K_{m+1} \square C_n$ است، که هر ستون سه درایه پر دارد. چون $m = 2n - 1 \geq 7$ ، لذا هر ستون حداقل چهار راس رنگ نشده دارد. لذا باتوجه به لم ۶.۲.۴، c می‌تواند به رنگ آمیزی مجازی برای گراف $K_{m+1} \square C_n$ با $k + 1$ رنگ، تعمیم یابد. حال برای تعیین رنگ آمیزی مورد نظر، آخرین سطر را حذف می‌کنیم. توجه کنید که در رنگ آمیزی گراف $K_m \square C_n$ ، هر ستون به طور دقیق یک رنگ غایب دارد. مجموعه راس‌های $\{(2\lfloor \frac{j}{2} \rfloor - r, j) \mid 1 \leq j \leq n, r = 0, 1\}$ سیستمی b-غالب تشکیل می‌دهند. چون برای $1 \leq k \leq \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ ، رنگ غایب ستون $2k$ رنگ $4k - 3$ است که متعلق به راس‌های $(2k, 2k + 1)$ و $(2k - 1, 2k - 1)$ می‌باشد و رنگ غایب ستون $2k - 1$

رنگ $4k - 1$ است که متعلق به راسهای $(2k, 2k - 2)$ و $(2k - 1, 2k)$ می باشد. در شکل فوق راسهای b - غالب مشخص شده اند.

حال فرض $2 - 2n \leq m \leq 9$.

باتوجه به ۱.۴،

$$\varphi(K_m \square C_n) \leq m + 2$$

برای اثبات تساوی، b -رنگ آمیزی برای گراف $K_m \square C_n$ با $m + 2$ رنگ ارایه می دهیم. آرایه $(m + 2) \times n$ را در نظر می گیریم و برخی از درایه های آن را به شرح زیر پر خواهیم کرد. این رنگ آمیزی جزئی را با c نشان داده ایم. همه مولفه های دوم این آرایه به پیمانه n و مقادارها به پیمانه $m + 2$ هستند، $r = 0, 1$ و $1 \leq j \leq \lceil \frac{m}{4} \rceil + 1$, $1 \leq k \leq \lceil \frac{m}{4} \rceil$

$$c(2\lceil \frac{j}{4} \rceil - r, j) = 2j - r,$$

$$c(2k - r, 2k - 2) = 4k + r - 1,$$

$$c(2k - r, 2k + 1) = 4k + r - 3,$$

$$c(m + 1, 2k - r) = 4k + 2r - 3,$$

$$c(m + 2, 2k - r) = 4k + 2r - 2.$$

اگر $m \equiv 0, 3 \pmod{4}$ آنگاه تعریف می کنیم

$$c(\lceil \frac{m}{4} \rceil + 2 - r, \lceil \frac{m}{4} \rceil) = 6 - r,$$

$$c(\lceil \frac{m}{4} \rceil + 2 - r, \lceil \frac{m}{4} \rceil + 2) = 5 + r,$$

$$c(m + 1 + r, \lceil \frac{m}{4} \rceil + 1) = 6 - r.$$

در شکل (۲.۴)، این آرایه با درایه های پر شده برای $m = 9$ و $n = 6$ نشان داده شده است. براحتی می توان دید این آرایه با برخی درایه های پر شده یک رنگ آمیزی مجاز جزئی گراف $K_{m+2} \square C_n$ است، که هر ستون چهار درایه پر شده دارد. چون $m \geq 9$ ، هر ستون حداقل چهار راس رنگ نشده دارد. لذا باتوجه به لم ۲.۴.۶، c تعمیمی از رنگ آمیزی مجاز گراف $K_{m+2} \square C_n$ با $m + 2$ رنگ می تواند باشد. حال برای حصول رنگ آمیزی مورد نظر، دو سطر آخر را حذف می کنیم. توجه کنید که در این رنگ آمیزی از گراف $K_m \square C_n$ ، هر ستون به طور دقیق دو رنگ غایب دارد. مشابه بالا براحتی می توان دید که مجموعه راسهای

$$\{(2\lceil \frac{j}{4} \rceil - r, j) \mid 1 \leq j \leq \lceil \frac{m}{4} \rceil + 1, r = 0, 1\}$$

سیستم b - غالب می باشند. چون برای $1 \leq k \leq \lceil \frac{m}{4} \rceil$ ، رنگ های غایب در ستون $2k$ رنگ های $4k - 3$ و $4k - 2$ هستند، در صورتی که

$$c(2k, 2k + 1) = c(2k - 1, 2k - 1) = 4k - 3$$

۱	۳	۲			۴
۲	۴	۱			۳
	۸	۵	۷	۶	
	۷	۶	۸	۵	
۱۰			۱	۹	۱۱
۹			۱۱	۱۰	۱
۳	۱	۷	۵	۱۱	۹
۴	۲	۸	۶	۱	۱۰

شکل ۲.۴: رنگ آمیزی مجاز جزئی از گراف $K_{11} \square C_6$

و

$$c(2k - 1, 2k + 1) = c(2k, 2k - 1) = 4k - 2$$

را داریم. بعلاوه رنگ های غایب ستون $2k - 1$ رنگ های $4k - 1$ و $4k$ هستند، که

$$c(2k, 2k - 2) = c(2k - 1, 2k) = 4k - 1$$

و

$$c(2k - 1, 2k - 2) = c(2k, 2k) = 4k.$$

حال فرض $4 \leq m \leq 8$ و $m \leq 2n - 2$.

در شکل (۳.۴)، b-رنگ آمیزی برای گراف های $K_4 \square C_n$ برای $n = 4, 5$ و $K_5 \square C_n$ برای $n = 5, 6$ را نشان می دهیم.

۱	۳	۵	۶
۲	۶	۲	۳
۵	۴	۱	۴
۴	۲	۴	۲

۱	۳	۵	۲	۶
۲	۶	۴	۶	۳
۵	۴	۱	۵	۴
۴	۲	۶	۳	۵

۳	۲	۵	۹	۱
۴	۱	۴	۸	۲
۷	۵	۹	۴	۸
۶	۳	۸	۶	۷
۸	۴	۱	۲	۵
۹	۶	۷	۳	۴
۵	۸	۲	۷	۶

۱	۳	۲	۳	۷	۴
۲	۴	۱	۴	۸	۳
۷	۸	۵	۷	۶	۹
۹	۷	۶	۸	۵	۸
۵	۹	۴	۱	۹	۲
۶	۵	۹	۲	۳	۱
۸	۶	۳	۹	۴	۷

شکل ۳.۴: b- رنگ آمیزی از گرافهای $K_4 \square C_n, n = 4, 5$ و $K_5 \square C_n, n = 5, 6$

در این رنگ آمیزی ها سیستم b- غالب S، مشخص شده است. آنگاه لم ۱.۳.۴ را دو بار برای رنگ آمیزی داده شده $K_4 \square C_4$ بکار می بریم بار اول برای $(r, s) = (3, 4)$ و بار دوم برای $(r, s) = (2, 3)$ و همچنین این لم را برای رنگ آمیزی مفروض گراف $K_4 \square C_5$ یکبار برای $(r, s) = (3, 4)$ و بار دوم برای $(r, s) = (3, 4)$ بکار می بریم. علاوه بر این لم ۱.۳.۴ را برای رنگ آمیزی مفروض گرافهای $K_5 \square C_5$ و $K_5 \square C_6$ برای $(r, s) = (6, 5)$ بکار برده و b- رنگ آمیزی مطلوب را برای گرافهای $K_8 \square C_n, n = 5, 6$ تعیین می کنیم. باتوجه به نتیجه ۸.۲.۴، برای تعیین b- رنگ آمیزی گراف $K_m \square C_n$ کافی است b- رنگ آمیزی از گرافهای $K_m \square C_t$ و $K_m \square C_{t+1}$ را داشته باشیم. لذا برای b- رنگ آمیزی بدست آمده در بالا b- رنگ آمیزی های مطلوب گرافهای $K_m \square C_n$ که $4 \leq m \leq 9$ و $m \leq 2n - 2$ را داریم. □

۴.۴ عدد b- رنگی گراف $K_m \square P_n$

در این بخش، باتوجه به نتیجه بخش ۳.۲، مقدار دقیق $\varphi(K_m \square P_n)$ را تعیین می کنیم. می دانیم که $\chi(K_m \square P_n) = m$ و $\Delta(K_m \square P_n) = m + 1$ چون $\chi(G) \leq \varphi(G) \leq \Delta(G) + 1$ داریم:

$$m \leq \varphi(K_m \square P_n) \leq m + 2. \quad (2.4)$$

قضیه ۱.۴.۴. برای اعداد صحیح مثبت $m, n \geq 4$:

$$\varphi(K_m \square P_n) = \begin{cases} m & m \geq 2n - 2, \\ m + 1 & 2n - 5 \leq m \leq 2n - 3, \\ m + 2 & m \leq 2n - 6. \end{cases}$$

برهان. فرض $m \geq 2n - 2$.

باتوجه به نتیجه ۲.۲.۴ داریم:

$$\varphi(K_m \square P_n) \leq 2(n - 1).$$

لذا باتوجه به ۲.۴، $\varphi(K_m \square P_n) = m$.

اگر $\varphi(K_m \square P_n) = m + 2$ آنگاه در ستون های اولی و آخری از گراف $K_m \square P_n$ راس b- غالبی وجود ندارد، چون راس ها در اولین و آخرین ستون ها از درجه m هستند. از طرفی باتوجه به گزاره ۱.۲.۴، $n - 2$ ستون دیگر هر کدام حداکثر دو راس b- غالب دارند. لذا $m + 2 = \varphi(K_m \square P_n) \leq 2(n - 2)$ از این رو برای $m \geq 2n - 5$ داریم $\varphi(K_m \square P_n) \leq m + 1$.

حال فرض $2n - 5 \leq m \leq 2n - 3$ ، b- رنگ آمیزی برای گراف $K_m \square P_n$ با $m + 1$ رنگ ارایه

می‌دهیم. دو حالت را مطرح می‌کنیم.

حالت ۱. $m = 2n - 3$.

رنگ‌آمیزی $\{1, 2, \dots, m+1\} : V(K_m \square P_n) \rightarrow$ را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$c(i, j) = \begin{cases} m-1 & (i, j) = (m, 1), \\ m+1 & (i, j) = (3j-4, j), 1 \leq j \leq n-1, \\ m+1 & (i, j) = (3n-6, n), \\ i+j-1 \pmod{m} & o.w. \end{cases}$$

مجاز بودن این واگذاری برای رنگ‌آمیزی گراف $K_m \square P_n$ کار آسانی است.

مجموعه $S = \{(m-1, 1), (3n-5, n), (3j-5, j), (3j-3, j) \mid 2 \leq j \leq n-1\}$ (پیمانه m سیستمی b-غالب را تشکیل می‌دهد. بدیهی است که هر راس غالب در ستون خودش $m-1$ همسایه دارد، که در کلاس‌های رنگی متفاوتی قرار دارند. پس برای اینکه راسی b-غالب باشد کافی است با راسی از رنگی که در ستون خودش نیست، همسایه شود. رنگ‌های غایب در ستون j که $2 \leq j \leq n-1$ رنگ $5-j$ و در ستون یک، رنگ m و در ستون n رنگ $4n-7$ می‌باشند. بعلاوه داریم:

$$\begin{aligned} c(m-1, 2) &= m, \\ c(3n-5, n-1) &= 4n-7, \\ c(3j-5, j+1) &= 4j-5, \\ c(3j-3, j-1) &= 4j-5. \end{aligned}$$

لذا مجموعه S سیستمی b-غالب از رنگ‌های $\{1, 2, \dots, m+1\}$ تشکیل می‌دهد. در قسمت (a) شکل (۵.۴)، این رنگ‌آمیزی برای $m = 5$ نشان داده شده است، که راس‌های b-غالب مشخص شده‌اند.

حال فرض $m = 2n - 5$.

یک b-رنگ‌آمیزی برای گراف $K_m \square P_{n-1}$ با $m+1$ رنگ مانند فوق در نظر می‌گیریم. یک ستون به آن اضافه کرده و آن ستون را مانند ستون یک رنگ‌آمیزی می‌کنیم. این b-رنگ‌آمیزی برای گراف $K_m \square P_n$ توسط $m+1$ رنگ ایجاد می‌کند.

حالت ۲. $m = 2n - 4$.

در شکل (۴.۴)، $\varphi(K_4 \square P_4) = 5$ ، راس‌های b-غالب مشخص شده‌اند.

فرض $n \geq 5$ ، رنگ‌آمیزی $\{1, 2, \dots, m+1\} : V(K_m \square P_n) \rightarrow$ را به صورت زیر تعریف

۵	۲	۵	۴
۱	۳	۴	۱
۳	۵	۱	۲
۴	۱	۲	۳

شکل ۴.۴: b- رنگ آمیزی از گراف $K_4 \square P_4$ توسط ۵ رنگ

می کنیم:

$$c(i, j) = \begin{cases} m-1 & (i, j) = (m, 1), \\ m+1 & (i, j) = (3j-4, j), 1 \leq j \leq \lceil \frac{n}{4} \rceil, \\ m+1 & (i, j) = (3j-5, j), \lceil \frac{n}{4} \rceil + 1 \leq j \leq n-1, \\ m+1 & (i, j) = (3n-7, n), \\ i+j-1 \pmod{m} & o.w. \end{cases}$$

واگذاری فوق رنگ آمیزی مجازی برای گراف $K_m \square P_n$ است. مشابه حالت یک، مجموعه $\{(m-1, 1), (3n-6, n), (3j-5, j), (3j-3, j), (i, 3i-6) \mid \lceil \frac{n}{4} \rceil + 1 \leq i \leq n-1, 2 \leq j \leq \lceil \frac{n}{4} \rceil\}$ سیستمی b- غالب است. در قسمت (b) شکل (۵.۴)، این رنگ آمیزی برای $m = 6$ نشان داده شده، که راس های b- غالب مشخص شده است. حال فرض $m \leq 2n - 6$.

۱	۲	۳	۶
۲	۶	۴	۵
۳	۴	۵	۱
۶	۵	۱	۲
۴	۱	۶	۳

(a)

۱	۲	۳	۷	۵
۲	۷	۴	۵	۷
۳	۴	۵	۶	۱
۴	۵	۶	۱	۲
۷	۶	۷	۲	۳
۵	۱	۲	۳	۴

(b)

شکل ۵.۴: b- رنگی از گراف $K_5 \square P_4$ و $K_6 \square P_5$ توسط ۶ و ۷ رنگ

$n' = n - 2$ قرار دهید. چون $m \leq 2n' - 2$ ، با توجه به قضیه ۲.۳.۴، $n' \geq 4$ و $m + 2 = \varphi(K_m \square C_{n'})$ و با توجه به نتیجه ۸.۲.۴ داریم:

$$\varphi(K_m \square P_n) \geq m + 2$$

۵	۱	۶	۴	۶
۶	۲	۵	۳	۱
۴	۳	۴	۲	۴
۱	۴	۱	۶	۵

شکل ۶.۴: b-رنگی از گراف $K_4 \square P_5$ توسط ۶ رنگ

لذا باتوجه به ۲.۴ برای $n \geq 6$ داریم:

$$\varphi(K_m \square P_n) = m + 2.$$

برای $n = 5$ یک b-رنگ آمیزی برای گراف $K_m \square P_n$ در شکل (۶.۴)، نشان داده‌ایم.

□

۵.۴ عدد b-رنگی گراف $K_n \square K_n$

می‌دانیم $\chi(K_n \square K_n) = n$ و $\Delta(K_n \square K_n) = 2n - 2$. باتوجه به $\chi(G) \leq \varphi(G) \leq \Delta(G) + 1$ داریم $n \leq \varphi(K_n \square K_n) \leq 2n - 1$.

لم ۱.۵.۴. فرض c, b -رنگ آمیزی از گراف $K_n \square K_n$ با $2n - 1$ رنگ باشد. اگر دو راس (i, j) و (i, t) راس‌های b -غالب در b -رنگ آمیزی c باشند، آنگاه در ستون‌های j و t هیچ راس b -غالب دیگری وجود ندارد.

برهان. فرض c یک b -رنگ آمیزی برای گراف $K_n \square K_n$ با $2n - 1$ رنگ باشد. واضح است که اگر راس (x, y) در رنگ آمیزی c, b -غالب باشد، آنگاه همه $2n - 2$ همسایه‌هایش باید رنگ‌های متفاوتی داشته باشند. پس رنگ‌های راس‌ها در سطر x و در ستون y متفاوت هستند. باتوجه به فرض خلف راس‌های $(i, j), (i, t), (i', j)$ را $i \neq i'$ راس‌هایی b -غالب فرض می‌کنیم. چون راس (i, t) راسی b -غالب است، راس‌ها در سطر i و ستون t همگی رنگ‌های متفاوت دارند. بنابراین اگر $c(i', t) = a$ آنگاه راسی با رنگ a در سطر i نداریم. از طرفی چون راس (i, j) راسی b -غالب بود، باید در ستون j راسی با رنگ a داشته باشیم. حال در سطر i' و ستون j دو راس با رنگ a داریم. که تناقض با b -غالب بودن راس (i', j) دارد. به دلیل مشابه راس (i', t) برای $i' \neq i$ راسی b -غالب نیست. □

قضیه ۲.۵.۴. برای هر عدد صحیح مثبت $n \geq 2$ ، داریم

$$\varphi(K_n \square K_n) \leq 2n - 2.$$

برهان. می‌دانیم که $\varphi(K_n \square K_n) \leq 2n - 1$. $\varphi(K_n \square K_n) = 2n - 1$ قرار دهید و c را b -رنگ آمیزی با $2n - 1$ رنگ فرض کنید. بدون کاستن از کلیت فرض می‌کنیم که سطرهای یک تا r هر یک حداقل

دو راس b -غالب و سطرهای 1 تا $r+1$ هر یک حداکثر یک راس b -غالب دارند و راسهای b -غالب موجود در r سطر اول را در s ستون اول فرض می‌کنیم. با توجه به لم ۴.۵.۱، در هر ستون j که $1 \leq j \leq s$ ، فقط یک راس b -غالب وجود دارد. اگر $r = 0$ یا $s = n$ آنگاه حداکثر n راس b -غالب داریم که تناقض است. اندازه سیستم b -غالب در رنگ آمیزی c حداکثر $s + (n - r)$ است. حال اگر $r > 0$ و $n > s$ ، آنگاه تعداد راسهای b -غالب حداکثر $2n - 1 - r < 2n - 1 - s \leq s + (n - r)$ است که با فرض تناقض دارد. \square

قضیه ۴.۵.۳. برای هر عدد صحیح مثبت $n \geq 5$ ، داریم

$$\varphi(K_n \square K_n) \geq 2n - 3.$$

برهان. b -رنگ آمیزی c را با $2n - 3$ رنگ برای دو حالت n فرد و n زوج ارایه می‌دهیم. تابع $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Z}$ را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$f(x) = \begin{cases} x & \text{فرد } x, \\ x - 2 & \text{زوج } x. \end{cases}$$

حالت ۱. n فرد باشد.

در این حالت واگذاری $c: V(K_n \square K_n) \rightarrow \mathbb{N}$ را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$c(i, j) = \begin{cases} i + j - 1 & (\text{mod } n - 1) & i \leq j \leq n - i - 1, \\ f(i + j) & (\text{mod } n - 1) & n - i \leq j \leq n - 2, i \leq j, \\ (i + j - 2 \pmod{n - 2}) + (n - 1) & & j < i \leq n - 1, (i, j) \neq (n - 1, n - 2), \\ n - 3 & & (i, j) = (n - 1, n - 2). \end{cases}$$

۱	۲	۳	۴	۵	۶	۱۱
۷	۳	۴	۵	۱	۲	۶
۸	۹	۵	۱	۶	۴	۱۰
۹	۱۰	۱۱	۶	۳	۱	۲
۱۰	۱۱	۷	۸	۲	۳	۹
۱۱	۷	۸	۹	۴	۱۰	۵
۶	۸	۲	۷	۹	۱۱	۱

(a)

۷	۱	۲	۳	۴	۵	۶	۸
۸	۹	۳	۴	۵	۱	۲	۶
۹	۱۰	۱۱	۵	۱	۶	۴	۱۲
۱۰	۱۱	۱۲	۱۳	۶	۳	۱	۲
۱۱	۱۲	۱۳	۷	۸	۲	۳	۹
۱۲	۱۳	۷	۸	۹	۱۰	۱۱	۴
۱۳	۷	۸	۹	۱۰	۴	۱۲	۵
۴	۶	۱۰	۲	۷	۱۱	۵	۱

(b)

شکل ۷.۴: b - رنگی از گراف $K_7 \square K_7$ و $K_8 \square K_8$ توسط ۱۱ و ۱۳ رنگ

برای ستون‌های $n - 1$ و n و سطر n ، واگذاری c به صورت زیر است.

$$c(i, n-1) = \begin{cases} 2i - 2 \pmod{n-1} & 1 \leq i \leq \frac{n-1}{2}, \\ 2i - 1 \pmod{n-1} & \frac{n+1}{2} \leq i \leq n-2, \\ 2n - 4 & i = n-1. \end{cases}$$

$$c(i, n) = \begin{cases} (2i - 2 \pmod{n-2}) + (n-1) & \text{فرد } i, i \leq n-2, \\ i - 2 \pmod{n-1} & \text{زوج } i, i \leq n-2, \\ n - 2 & i = n-1. \end{cases}$$

$$c(n, j) = \begin{cases} j - 1 \pmod{n-1} & \text{فرد } j, j \leq n-3, \\ (2j - 2 \pmod{n-2}) + (n-1) & \text{زوج } j, \\ 2n - 5 & j = n-2, \\ 1 & j = n. \end{cases}$$

واگذاری c یک b-رنگ آمیزی است و مجموعه‌ی زیر

$$S = \{(i, j), (j+1, j) \mid 1 \leq i \leq n-1, 1 \leq j \leq n-2\}$$

سیستم b-غالب را تشکیل می‌دهند. چون راس‌ها در S همگی رنگ‌های متفاوتی دارند و برای هر راس در S رنگ‌ها در سطر و ستون آن راس بجز دوتای آخری با هم فرق دارند. در قسمت (a) شکل (۷.۴)، این رنگ آمیزی برای $n = 7$ نشان داده شده است و راس‌های مشخص شده راس‌های b-غالب هستند. حالت ۲. n زوج است.

در این حالت واگذاری $c : V(K_n \square K_n) \rightarrow \mathbb{N}$ را به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$c(i, j) = \begin{cases} i + j - 2 & (\text{mod } n - 2) & i + 1 \leq j \leq n - i - 1, \\ f(i + j - 1) & (\text{mod } n - 2) & n - i \leq j \leq n - 2, i + 1 \leq j, \\ (i + j - 1 & (\text{mod } n - 1)) + (n - 2) & j \leq i \leq n - 1, (i, j) \neq (n - 1, n - 2), \\ n - 4 & & (i, j) = (n - 1, n - 2). \end{cases}$$

برای ستون‌های $n - 1, n$ و سطر n واگذاری c به صورت زیر است.

$$c(i, n - 1) = \begin{cases} 2i - 2 & (\text{mod } n - 2) & 1 \leq i \leq \frac{n-2}{2}, \\ 2i - 1 & (\text{mod } n - 2) & \frac{n}{2} \leq i \leq n - 3, \\ 2n - 5 & & i = n - 2, \\ 2n - 4 & & i = n - 1, \\ n - 3 & & i = n. \end{cases}$$

$$c(i, n) = \begin{cases} (2i & (\text{mod } n - 1)) + (n - 2) & \text{فرد } i, i \leq n - 2, \\ i - 2 & (\text{mod } n - 2) & \text{زوج } i, i \leq n - 2, \\ n - 3 & & i = n - 1, \\ 1 & & i = n. \end{cases}$$

$$c(n, j) = \begin{cases} (2j - 2 & (\text{mod } n - 1)) + (n - 2) & \text{فرد } j, 3 \leq j \leq n - 3, \\ j - 2 & (\text{mod } n - 2) & \text{زوج } j, j \leq n - 3, \\ n - 4 & & j = 1, \\ 2n - 5 & & j = n - 2. \end{cases}$$

c یک b -رنگ آمیزی است و مجموعه

$$S = \{(i, i), (j - 1, j) \mid 1 \leq i \leq n - 1, 2 \leq j \leq n - 2\} \cup \{(n - 1, n - 2)\}$$

سیستم b -غالب آن می‌باشد. چون راس‌ها در S همگی رنگ‌های متفاوتی دارند و برای هر راس در S ، رنگ‌ها در سطر و ستون آن راس بجز دوتای آخر با هم فرق دارند. قسمت (b) شکل (۷.۴)، چنین رنگ آمیزی را برای $n = 8$ نشان می‌دهد.

□

تذکر ۱.۴. برای $n = 3$ b -رنگ آمیزی با چهار رنگ ناممکن است، قسمت (a) شکل (۸.۴)، که راس‌های b -غالب مشخص شده‌اند، پس $\varphi(K_3 \square K_3) = 3$.

<u>۱</u>	<u>۲</u>	۳
<u>۴</u>	<u>۳</u>	۱
۲	۴	؟

(a)

<u>۱</u>	<u>۲</u>	۳	۴
<u>۵</u>	۴	۱	۲
۶	۵	<u>۴</u>	<u>۳</u>
۳	<u>۶</u>	۲	۱

(b)

شکل ۸.۴: b - رنگی از گراف $K_4 \square K_4$ و $K_3 \square K_3$

برای $n = 4$ یک b-رنگ آمیزی برای گراف $K_4 \square K_4$ با $2n - 2 = 6$ رنگ وجود دارد، قسمت (b) شکل (۸.۴).

مراجع

- [1] Mostafa Blidia, Frédéric Maffray, and Zoham Zemir. On b-colorings in regular graphs. *Discrete Applied Mathematics*, 157(8):1787–1793, 2009.
- [2] Peter J Cameron. *Combinatorics: topics, techniques, algorithms*. Cambridge University Press, 1994.
- [3] Charles J Colbourn and Alexander Rosa. *Triple systems*. Clarendon Press Oxford, 1999.
- [4] Sylvain Gravier. *Coloration et produits de graphes*. PhD thesis, 1996.
- [5] Robert W Irving and David F Manlove. The b-chromatic number of a graph. *Discrete Applied Mathematics*, 91(1):127–141, 1999.
- [6] Ramin Javadi and Behnaz Omoomi. On b-coloring of cartesian product of graphs.
- [7] Ramin Javadi and Behnaz Omoomi. On b-coloring of the kneser graphs. *Discrete mathematics*, 309(13):4399–4408, 2009.
- [8] M Kouider and A El Sahili. About b-colouring of regular graphs. *Rapport de Recherche*, (1432), 2006.
- [9] Mekkia Kouider and Maryvonne Mahéo. Some bounds for the b -chromatic number of a graph. *Discrete Mathematics*, 256(1):267–277, 2002.
- [10] Mekkia Kouider and Maryvonne Mahéo. Some bounds for the b -chromatic number of a graph. *Discrete Mathematics*, 256(1):267–277, 2002.
- [11] CC Lindner and CA Rodger. Design theory. 1997.

-
- [12] László Lovász. Kneser's conjecture, chromatic number, and homotopy. *Journal of Combinatorial Theory, Series A*, 25(3):319–324, 1978.
- [13] Behnaz Omoomi and Ramin Javadi. On the b-coloring of cartesian product of graphs.
- [14] Peter Rowlinson and Irene Sciriha. Some properties of the hoffman-singleton graph. *Applicable Analysis and Discrete Mathematics*, 1(2):438–445, 2007.
- [15] Vadim G Vizing. Coloring the vertices of a graph in prescribed colors. *Diskret. Analiz*, 29(3):10, 1976.
- [16] EW Weisstein. Hoffman-singleton graph. *From MathWorld—A Wolfram Web Resource*. <http://mathworld.wolfram.com/Hoffman-SingletonGraph.html>.

واژه‌نامه فارسی به انگلیسی

b-coloring b -رنگ آمیزی

k-colorable k -رنگ پذیر

b-continuous b -پیوستگی

الف

starlike استارلایک

induction استقرا

Skolem اسکولم

ب

block بلوک

respectively به ترتیب

Bose بوس

ت

decomposition تجزیه شده

ج

partial جزئی

خ

clique خوشه

د

degree درجه

sequence دنباله

cycle دور

ر

vertex راس

vertices راس‌ها

coloring رنگ آمیزی

proper coloring	رنگ‌آمیزی مجاز
	ز
subgraph	زیرگراف
induced subgraph	زیرگراف القایی
even	زوج
	س
construction	ساختار
star	ستاره
column	ستون
row	سطر
triple	سه‌گانه
	ش
conditions	شرایط
Hall's condition	شرط هال
	ض
cartesian product	ضرب دکارتی
	ع
chromatic number	عدد رنگی
	غ
dominating	غالب
missing	غایب
	ف
odd	فرد
	ک
color class	کلاس رنگی
girth	کمر
	گ
graph	گراف
Petersen graph	گراف پترسن
simple graph	گراف ساده
complete graph	گراف کامل
kneser graph	گراف کنسر

regular graph	گراف منتظم
connected graph	گراف همبند
	م
triangle	مثلث
adjacent	مجاور
independent set	مجموعه‌ی مستقل
path	مسیر
component	مولفه
	ه
neighbor	همسایه
	ی
edge	یال

واژه‌نامه انگلیسی به فارسی

A

adjacent مجاور

B

b-chromatic number رنگی b - عدد

b-coloring رنگ آمیزی b -

b-continuous پیوستگی b -

block بلوک

Bose بوس

C

Cartesian product ضرب دکارتی

chromatic number عدد رنگی

clique خوشه

column ستون

coloring رنگ آمیزی

color class کلاس رنگی

complete graph گراف کامل

component مولفه

condittions شرایط

connected graph گراف همبند

construction ساختار

cycle دور

D

degree درجات

decomposition تجزیه شده

dominating غالب

E

edge..... یال

even..... زوج

G

girth..... کمر

graph..... گراف

H

hall's condition..... شرط هال

I

independent set..... مجموعه مستقل

induced subgraph..... زیرگراف القایی

induction..... استقرا

K k -colorable..... k -رنگ پذیر k -coloring..... k -رنگ آمیزی

Kneser graph..... گراف کنسر

M

missing..... غایب

N

neighbor..... همسایه

O

odd..... فرد

P

partial..... جزئی

petersen graph..... گراف پترسن

proper coloring..... رنگ آمیزی مجاز

R

regular graph..... گراف منتظم

row..... سطر

respectively..... به ترتیب

S

sequence..... دنباله

simple graph.....	گراف ساده.....
Skolem.....	اسکولم.....
star.....	ستاره.....
starlike.....	استارلایک.....
Steiner.....	استاینر.....
subgraph.....	زیرگراف.....
system.....	کمر.....
T	
triangle.....	مثلث.....
triple.....	سه‌گانه.....
V	
vertex.....	راس.....
vertice.....	راس‌ها.....

نمایه

۱	کمر، ۳۰
افراز، ۱۳	گ
پ	گذر، ۲
پترسن، ۲۹	گراف، ۱
ح	گشت، ۲
حاصل ضرب دکارتی، ۴۱	م
د	مدار، ۲
دور، ۲	مسیر، ۲
ر	مولفه، ۲
رنگ آمیزی، ۷	ن
رنگ آمیزی لیستی، ۳۱	نیم خودتوان، ۸
ز	ه
زیرگراف فراگیر، ۳	همسایگی، ۱۳
س	B
سیستم سه گانه استاینر، ۸	b-پیوسته، ۲۲
ش	b-رنگ آمیزی، ۷
شبه گروه، ۸	b-رنگی، ۷
ط	b-غالب، ۷
طرح متعادل زوجی، ۹	D
طول مسیر، ۲	d-منتظم، ۲۹
ک	
کلاس رنگی ستاره ای، ۱۵	
کلاس رنگی مثلثی، ۱۲	

Abstract

The purpose of this thesis is to consider one state of coloring the graphs named b-coloring. This coloring partitions the vertices of graph into independent sets named color classes in such a way that there is a vertex in each class. That vertex possesses a neighbor in each of the other classes. In the following we have considered the biggest partition for particular graphs such as Cartesian, regular and the graphs which are derived from the product of two Cartesian graphs.

Keywords:

b-coloring; b-chromatic number; b-dominating system; Cartesian product of graphs; regular graphs.



University of Shahrood

Faculty Of Mathematical Sciences

b-coloring of graphs

Fatemeh SHahosini

Supervisor

Dr. Meysam Alishahi

2015