

دانشکده پژوهشی

دانشکده علوم ریاضی

گروه ریاضی

پایان نامه

برای دریافت درجه کارشناسی ارشد

در رشته ریاضی

موضوع:

مباحثی در عدد رنگی رأسی گرافها

استاد راهنما:

دکتر سید عبادا... محمودیان

۱۲۲۷/۲

نگارش:

الهام شریفی یزدی

شهریور ۱۳۷۷

۳۶۲۷۳

پژوهشگاه
علمی ایران

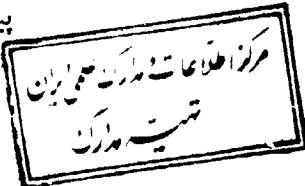
بیان

تاریخ

۱۳۶۸ / ۲ / ۴۰

شماره

پیوست



صور تجلیلی دفاع از پایان نامه

جلسه هیئت‌داوران ارزیابی پایان نامه خانم الهام شریفی‌یزدی
به شناسنامه شماره ۵۷۲۱۳۵ صادره از یزد متولد ۱۳۵۱
دانشجوی دوره کارشناسی ارشد ناپیوسته رشته ریاضی
با عنوان مباحثی در عدد رنگی راسی گرانها
به راهنمائی آقای دکتر عبادالله محمودیان طبق دعوی و
قبلی در تاریخ ۷۷/۶/۲۹ تشکیل گردید و بر اساس رای هیئت‌داوری و با عنایت به ماده ۲۰ آئین نامه کارشناسی ارشاد
مورد مذبور پایان نامه مذبور با مردم نفرموده (۱۹/۱۰/۲۵)
و درجه عالی مورد تصویب قرار گرفت.

آقای دکتر سید عبادالله محمودیان (استاد راهنمای)

آقای دکتر مهدی بهزاد (استاد مشاور)

آقای دکتر امیر دانشگر (داور)

۱۴۲۷۳

تقدیم به
پدر و مادر عزیزم
و خواهر مهر بانم

تشکر

از استاد گرامی جناب آقای دکتر سید عبادا... محمودیان به خاطر راهنماییهای ارزشمند شان سپاسگزارم. همچنین از استاد بزرگوار جناب آقای دکتر مهدی بهزاد که مشوق اصلی من در این راه بوده‌اند کمال تشکر را دارم. از استاد گرامی جناب آقای دکتر امیر دانشگر که قبول زحمت فرموده و داوری این رساله را پذیرفتند و از راهنماییهایشان بهره برده‌ام تشکر می‌کنم. از خانم بهناز عمومی که در تهیه این رساله مرا یاری نموده‌اند و همچنین از خانم آناهیتا سمیع که مراحل تایپ آن را انجام داده‌اند متشرکم.

الهام شریفی یزدی

۱۳۷۷ شهریور

فهرست مطالب

۳

مقدمه

۵	حداقل تعداد رأس درگرهای k -رنگی باماکسیمم درجه k	فصل اول
۶	مطالبی پیرامون گرهای k -رنگی با ماکسیمم درجه k	۱-۱
۸	نتایج اولیه مورد نیاز	۲-۱
۱۱	قضیه بروکس و گرهای Δ -بحرانی	۳-۱
۱۸	ارتباط گرهای ازنوع ($K(k)$ با $(1 - k)$)	۴-۱
۲۳	گرهای ازنوع ($K(k, 2k - 1)$)	۵-۱
۳۲	رسم گرهای ($K(k, 2k - 1)$)	۶-۱
۳۶	کران دیگر برای حداقل تعداد رأسها	۷-۱

۳۷	بررسی گرافهای k -رنگی و مازاد آنها	۸-۱
۵۹	حداقل تعداد یال در گرافهای k -رنگی بحرانی	فصل دوم
۶۰	مروزی بر وجود گرفتهای k -رنگی بحرانی	۱-۲
۶۴	کرانهای داده شده بری حداقل تعداد یالها	۲-۲
۹۷	کرانهای بالا و پایین برای عدد رنگی رأسی	فصل سوم
۹۸	کرانهای بالا برای عدد رنگی رأسی	۱-۳
۱۰۳	کرانهای پایین برای عدد رنگی رأسی	۲-۳
۱۱۶	مراجع	
۱۱۹	واژه‌نامه	
۱۲۱	فهرست راهنمای	
۱۲۲	فهرست نمادها	
چکیده انگلیسی		

مقدمه

مفهوم رنگ‌آمیزی در گرافها از اهمیت خاصی برخوردار است. گرافهای بحرانی نیز نخستین بار توسط دیراک مطرح شده و پس از آن توسط دیگران مورد توجه قرار گرفته‌اند. از آن زمان تاکنون ویژگی‌های ساختاری جالبی برای این نوع گرانها به دست آمده است. هدف این رساله بررسی بعضی از ویژگی‌های ساختاری این نوع گرافها و بحث در کرانهای مختلف برای عدد رنگی رأسی در گرافها است.

در فصل اول حداقل تعداد رأسها در گرانهای Δ -رنگی، بدون زیرگراف K_Δ بحث می‌شود که تعیین آنها منجر به بررسی گرافهای Δ -بحرانی می‌گردد. همچنین گرافهایی که در آنها حالت تساوی برای این کران برقرار است ارائه می‌شوند و نیز کران بالاتری برای حداقل تعداد رأسها بدست می‌آید. برای گرانهای Δ -منتظم و Δ -رنگی نیز حداقل تعداد رأس و حالت تساوی کران بررسی می‌شود. در ادامه برای $6 \leq \Delta \leq 4$ وجود تعداد نامتناهی گراف Δ -بحرانی ثابت شده است و مینیمم مازاد این گونه گرانها تعیین می‌شود.

در فصل دوم به بحث پیرامون وجود گرافهای k -بهرانی با n رأس پرداخته و کرانهای به دست آمده برای حداقل تعداد یال این نوع گرافها بیان می‌شود. همچنین تعدادی از گرافها که حالت تساوی بعضی از این کرانها برایشان اتفاق می‌افتد، معرفی می‌شوند و بالاخره مقدار دقیق مینیمم تعداد یال در گرافهای k -بهرانی با n رأس که $2k \leq n \leq 2k + 2$ و $n = 3k - 2$ تعیین می‌شود.

نهایتاً در فصل سوم به ذکر بعضی از کرانهای بالا و پایین برای عدد رنگی رأسی گرافها می‌پردازیم. لازم به توضیح است که در این رساله برای تعاریف و اصطلاحات مورد نیاز از کتابهای [۱] و [۵] و [۲۸] استفاده شده است.

فصل اول

حداقل تعداد رأس درگرافهای k -رنگی با ماکسیمم درجه k

قضیه بروکس گرافهایی که دارای ویژگی $\chi = \Delta + 1$ هستند را رده‌بندی کرده است. سوالی که مطرح می‌شود این است که برای چه گرافهایی $\chi = \Delta$ است؟ در این فصل حداقل تعداد رأسها برای گرافهای k -رنگی با ماکسیمم درجه k که دارای زیرگراف K_k نیستند مورد بررسی قرار می‌گیرد و کرانهایی که برای تعداد رأسها این‌گونه گرافها پیدا شده است، بیان می‌شود.

اولین کرانی که معرفی می‌شود (بخش‌های ۱.۱ الی ۶.۱) مربوط به سال ۱۹۸۴ است که توسط بویتلز پاخر و هرینگ [۳] مطرح شده است و نشان می‌دهد این‌گونه گرافها حداقل $1 - 2k$ رأس دارند و حالت تساوی برای مقادیر $1 \leq k \leq 4$ اتفاق می‌افتد. همچنین آنها نشان می‌دهند که در این حالت دقیقاً ۱۳ گراف k -بهرانی با ماکسیمم درجه k و $1 - 2k$ رأس وجود دارد.

در بخش ۷.۱ کران معرفی شده توسط محمودیان و بقیه [۱۹] که حداقل تعداد رأسها برای این گرافها را

فصل اول - حداقل تعداد رأس درگرهای k -رنگی با مаксیمم درجه k

۹ - $3k$ بیان می‌کند، مورد بررسی قرار می‌گیرد. همچنین یک کران برای تعداد رأسهای گرافهای k -منتظم و k -رنگی که توسط محمودیان و بقیه [۱۹] ارائه شده و وجود حداقل $1 - 2k$ رأس را اثبات می‌کند، مورد بحث قرار می‌گیرد. همچنین بیان می‌شود که حالت تساوی فقط برای $k = 4, 6, 8$ اتفاق می‌افتد.

نهایتاً در بخش ۸.۱ روش دانشگر [۸] برای ساختن یک تعداد نامتناهی از گرافهای k -بحرانی با ماسیمم درجه k به ازای $6 \leq k \leq 4$ ارائه می‌گردد و کرانهایی را که ایشان برای مازاد این گونه گرانها بررسی کرده‌اند، بحث می‌گردد.

۱-۱ مطالبی پیرامون گرافهای k -رنگی با ماسیمم درجه k

سوال اصلی مطرح شده این است که آیا برای هر عدد داده شده k یک گراف k -رنگی با ماسیمم درجه k وجود دارد یا خیر؟ این مسأله را می‌توان در دو حالت بررسی کرد.

حالت اول) G دارای زیرگراف K_k باشد.

در این حالت برای هر k ، گراف G وجود دارد و می‌توان آن را به صورت زیر ساخت. واضح است که برای $1 = k$ چنین گرافی وجود ندارد ولی برای $2 = k$ هر مسیر با حداقل ۳ رأس دارای این شرایط است. برای $3 \geq k$ یک گراف K_k و همچنین یک گراف ۲-همبند غیر تهی H با $\Delta(H) \leq k - 1$ در نظر گرفته و یکی از رأسهای K_k را به یکی از رأسهای H مانند v وصل می‌کنیم. حال با توجه به این که در گراف جدید v یک رأس برشی محسوب می‌شود و می‌دانیم که عدد رنگی این گراف برابر ماسیمم عدد رنگی بلوکهایش است و بلوکهای این گراف K_k و K_2 و H هستند، در نتیجه گراف به دست آمده k -رنگی است و دارای ماسیمم درجه k است. پس به این ترتیب می‌توان تعداد زیادی گراف k -رنگی با ماسیمم درجه k و دارای زیرگراف K_k ساخت.

حالت دوم) G دارای زیرگراف K_k نباشد.

در سال ۱۹۷۷ برودین و کاستاچکا [۶] حدس زیر را بیان کردند:

۱-۱- مطالبی پیرامون گرافهای k -رنگی با ماکسیمم درجه k

حدس. اگر گراف G با ماکسیمم درجه k و بدون K_k باشد، به طوری که $9 \geq k \geq 1$ آنگاه $\chi(G) \leq k$ است. اگر این حدس درست باشد آنگاه گرافهای k -رنگی ($k \geq 9$) با ماکسیمم درجه k و بدون زیرگراف K_k وجود ندارند. بروس رید [۲۲] در سال ۱۹۹۷ ثابت کرد که حدس فوق برای k های به اندازه کافی بزرگ K_k درست است.

در سال ۱۹۸۴ بویتلز پاخر و هرینگ [۳] در قضیه‌ای که به شرح زیر است یک کران برای حداقل تعداد رأس این نوع گرافها بیان کرده‌اند.

قضیه ۱.۱.۱. فرض کنید G یک گراف k -رنگی با $\Delta(G) = k$ باشد به طوری که G هیچ زیرگراف یکریخت با K_k ندارد آنگاه

الف) G حداقل $1 - 2k$ رأس دارد.

ب) اگر G دقیقاً $1 - 2k$ رأس داشته باشد آنگاه $8 \leq k \leq 4$ و در این حالت نیز دقیقاً ۱۳ گراف بحرانی با $1 - 2k$ رأس وجود دارد.

ما در بخش‌های ۲.۱ الی ۶.۱ به بحث و اثبات این قضیه می‌پردازیم.

برای $3 \leq k$ بررسی این گونه گرافها کارآسانی است. فرض کنید $1 = k$ آنگاه واضح است که گراف ۱-رنگی با ماکسیمم درجه ۱ و بدون زیرگراف K_1 وجود ندارد. همچنین برای $2 = k$ چون گراف ۲-رنگی است در نتیجه حداقل شامل یک یال است، پس G زیرگراف K_2 دارد. بنابراین گراف ۲-رنگی با ماکسیمم درجه ۲ و بدون زیرگراف K_2 وجود ندارد. اما برای $3 = k$ گراف ۳-رنگی با ماکسیمم درجه ۳ و بدون زیرگراف K_3 وجود دارد. کافی است یک دور فرد با بیش از ۳ رأس را در نظر بگیرید و گراف K_1 را با یک یال به یکی از رأسهای این دور وصل کنید. گراف حاصل ۳-رنگی است و شامل زیرگراف K_3 نیست، در ضمن دارای ماکسیمم درجه ۳ است. البته دقت کنید که در این گراف تعداد رأسها حداقل $2k$ است.

در نتیجه بویتلز پاخر و هرینگ نشان دادند که برای $9 \geq k \geq 1$ گرافهای k -رنگی با ماکسیمم درجه k و بدون زیرگراف K_k حداقل $2k$ رأس دارند.

۲-۱ نتایج اولیه مورد نیاز

گزاره ۱.۲.۱. فرض کنید G یک گراف همبند باشد. اگر رابطه «مجاور بودن» یک رابطه همارزی روی باشد آنگاه G یک گراف کامل است.

گزاره ۲.۲.۱. فرض کنید G یک گراف k -بحرانی و V یک مجموعه مستقل از رأسهای G باشد آنگاه $\chi(G - V)$ از $(k - 1)$ -رنگی است. در نتیجه یک k -رنگ آمیزی از G وجود دارد به طوری که v تک رنگ است.

ب) گراف به دست آمده از G به وسیله انقباض رأسهای مجموعه V به یک رأس به نام v را با G' نمایش می‌دهیم. G' یک گراف k -رنگی است. بعلاوه v در هر زیرگراف k -بحرانی از G' قرار دارد.

اثبات. الف) $G - V$ را در نظر بگیرید. چون G , k -بحرانی است پس $\chi(G - V) \leq k - 1$. حال ثابت می‌کنیم که $\chi(G - V) = k - 1$ باشد. زیرا اگر چنانی باشد آنگاه می‌توان $G - V$ را با حداقل $k - 1$ رنگ، رنگ آمیزی کرد و با توجه به این که V مجموعه مستقل است، پس یک رنگ برای رنگ آمیزی آن کافی است و در نتیجه می‌توان G را با حداقل $k - 1$ رنگ، رنگ آمیزی کرد و این با $\chi(G) = k - 1$ تناقض دارد. بنابراین $\chi(G - V) = k - 1$.

حال $G - V$ را با رنگهای $1, \dots, k - 1$ رنگ آمیزی می‌کنیم و به اعضای مجموعه V نیز رنگ k را نسبت می‌دهیم. به این ترتیب یک k -رنگ آمیزی از G به دست می‌آید که در آن V تک رنگ است.

ب) رأس v به جای مجموعه V قرار می‌گیرد و به کلیه رأسهای مجاور با اعضای V وصل می‌شود. چون $G' - v$ همان $G - V$ است پس طبق قسمت (الف) $\chi(G' - v) = k - 1$. حال $G' - v$ را با رنگهای $1, \dots, k - 1$ رنگ آمیزی می‌کنیم و به رأس v نیز رنگ k می‌دهیم. به این ترتیب یک k -رنگ آمیزی از G' به دست می‌آید.

حال ثابت می‌کنیم با کمتر از k رنگ نمی‌توان G' را رنگ کرد. فرض کنید G' را بتوانیم با حداقل

۱ - k -رنگ، رنگ‌آمیزی کنیم. سپس به جای رأس v مجموعه V را قرار داده و رنگ رأس v را به اعضای مجموعه V می‌دهیم. چنین کاری امکان‌پذیر است چون در این حالت هر رأس از V را در نظر بگیرید رنگ آن با رنگ رأسهای مجاورش متفاوت می‌باشد. پس یک رنگ‌آمیزی از G با حداقل $1 - k$ -رنگ به دست می‌آید و این با $k = \chi(G)$ تناقض دارد، در نتیجه $k = \chi(G') = v - G'$ بنابراین قسمت (الف)، \square $(1 - k)$ -رنگی است، v در هر زیرگراف k -بهرانی از G' قرار دارد.

نتیجه ۳.۲.۱. فرض کنید G یک گراف k -بهرانی باشد. یال e از G را که انتهای آن رأسهای v و w است، با $vw = e$ نمایش می‌دهیم. آنگاه یک k -رنگ‌آمیزی از G با رنگهای $k, 1, \dots, 1$ وجود دارد به طوری که v تنها رأس با رنگ ۱ و w رأس مجاور با v با رنگ ۲ است.

اثبات. قرار دهید $\{v\} = V$ یک مجموعه مستقل است و بنابراین $2.2.1$ یک k -رنگ‌آمیزی از G وجود دارد به طوری که V تک رنگ است. پس فرض کنید V رنگ ۱ را دارد. اینک با جایگشت روی رنگها، $V - G$ را می‌توان طوری رنگ‌آمیزی کرد که رأس w رنگ ۲ را بگیرد. \square

تعريف ۴.۲.۱. دنباله (v_s, \dots, v_1) از رأسهای G یک $(1 - k)$ -دنباله از رأسها نامیده می‌شود هرگاه درجه v_i در G حداقل $1 - k$ بوده و درجه رأس v_{i+1} در $\{v_1, \dots, v_i\}$ نیز حداقل $1 - k$ باشد.

گزاره ۵.۲.۱. الف) فرض کنید (v_s, \dots, v_1) یک $(1 - k)$ -دنباله از رأسها در G باشد. آنگاه، $G - k$ -رنگ پذیر است اگر و فقط اگر $\{v_1, \dots, v_s\}$ $G - k$ -رنگ پذیر باشد.
 ب) فرض کنید (v_s, \dots, v_1) یک $(2 - k)$ -دنباله از رأسها در G باشد. آنگاه $G - k$ -رنگی است اگر و فقط اگر (v_1, \dots, v_s) $G - k$ -رنگی باشد.

فصل اول- حداقل تعداد رأس درگرافهای k -رنگی با مаксیمم درجه k

اثبات. الف) فرض کنید G , k -رنگ پذیر باشد، چون $\{v_1, \dots, v_s\}$ زیرگراف G است، k -رنگ پذیر می‌باشد.

برعکس فرض کنید $\{v_1, \dots, v_s\}$ در G , k -رنگ پذیر باشد. بنا به تعریف، درجه v_s در $G - \{v_1, \dots, v_{s-1}\}$ حداقل $1 - k$ است. پس حداقل $1 - k$ -رنگ در همسایگی v_s به کار می‌رود و در نتیجه حداقل یک رنگ مصرف نشده باقی می‌ماند که می‌توان آن را به v_s اختصاص داد و یک k -رنگ‌آمیزی از $\{v_1, \dots, v_{s-1}\}$ بدست می‌آید. اگر این روند را ادامه دهیم یک k -رنگ‌آمیزی برای G حاصل می‌شود. بنابراین G , k -رنگ پذیر است.

ب) فرض کنید G , k -رنگی باشد. چون $\{v_1, \dots, v_s\}$ زیرگراف G است در نتیجه

$$\chi(G - \{v_1, \dots, v_s\}) \leq \chi(G) = k.$$

حال ثابت می‌کنیم $\chi(G - \{v_1, \dots, v_s\}) < k$ امکان ندارد. فرض کنید $\chi(G - \{v_1, \dots, v_s\}) = k$ باشد. از این که $\chi(G - \{v_1, \dots, v_s\}) = k$ دنباله از رأسها است و $\chi(G - \{v_1, \dots, v_{s-1}\}) = k - 1$ مانند قسمت (الف) G , $(k - 1)$ -رنگ پذیر است و این با فرض $\chi(G) = k$ تناقض دارد.

حال برعکس فرض کنید $\{v_1, \dots, v_s\}$ k -رنگی باشد. چون $\chi(G - \{v_1, \dots, v_s\}) = k$ دنباله از رأسها است پس $\chi(G - \{v_1, \dots, v_{s-1}\}) = k - 1$ دنباله از رأسها نیز می‌باشد و در نتیجه طبق قسمت (الف) G , k -رنگ پذیر است. فرض کنید G را بتوان با $k - 1$ -رنگ، رنگ‌آمیزی کرد. چون $\chi(G - \{v_1, \dots, v_{s-1}\}) = k - 1$ دنباله از رأسها است طبق قسمت (الف) $\chi(G - \{v_1, \dots, v_{s-1}\}) = k - 1$ دنباله از رأسها نیز می‌باشد که با $\chi(G - \{v_1, \dots, v_s\}) = k$ تناقض دارد. \square

قضیه زیر منسوب به دیراک¹ است که برای اثبات آن می‌توان به کتاب [۲۸] رجوع کرد.

قضیه ۶.۲.۱. هر گراف 4 -رنگی شامل یک گراف مشتق از K_4 است.

گزاره ۷.۲.۱. گرافهای 1 -بحرانی، K_1 ، 2 -بحرانی، K_2 و گرافهای 3 -بحرانی دور فرد هستند.

1) Dirac

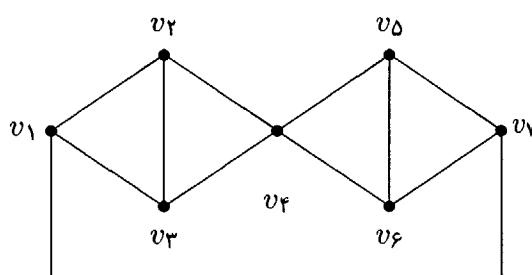
اثبات. گراف 1 -بحرانی G را در نظر بگیرید. چون $1 = \chi(G)$ پس حداقل یک رأس دارد یعنی شامل است. از آنجا که G , 1 -بحرانی است و $1 = \chi(G) = \chi(K_1)$ نمی‌تواند شامل K_1 به عنوان $G = K_1$ یک زیرگراف سره باشد پس.

اینک فرض کنید G یک گراف 2 -بحرانی باشد. از این که عدد رنگی G , 2 است نتیجه می‌گیریم زیرگراف یکریخت با K_2 دارد. با توجه به اینکه G , 2 -بحرانی است و $2 = \chi(G) = \chi(K_2)$ نمی‌تواند شامل K_2 به عنوان یک زیرگراف سره باشد، پس $G = K_2$. واضح است که گراف K_2 , 2 -بحرانی است. حال فرض کنید G یک گراف 3 -بحرانی باشد. از اینکه $3 \neq \chi(G)$ گراف G دو بخشی نیست. در نتیجه G شامل یک دور فرد مانند H است. چون G , 3 -بحرانی است و $3 = \chi(H) = \chi(G)$ نمی‌تواند شامل H به عنوان زیرگراف سره باشد، پس G یک دور فرد است. واضح است که دور فرد G 3 -بحرانی است، زیرا عدد رنگی آن 3 است و هر زیرگراف سره از آن دارای عدد رنگی حداقل 2 است. \square

۳-۱ قضیه بروکس و گرافهای Δ -بحرانی

همان طور که گزاره ۷.۲.۱ نشان می‌دهد برای $3 \leq k \leq 4$ هیچ گراف k -بحرانی با ماکسیمم درجه k وجود ندارد. اما برای $8 \leq k \leq 4$ چنین گرافهایی را ارائه خواهیم داد. به عنوان مثال گراف H را به صورت زیر در نظر

بگیرید.



شکل ۱-۱