

بِسْمِ اللّٰهِ الرَّحْمٰنِ الرَّحِيْمِ



گروه ریاضیات و کاربردها

احاطه‌کنندگی k -تایی و احاطه‌کنندگی کلی k -تایی در گراف‌ها

استاد راهنما

دکتر عادل کاظمی پیله‌درق

توسط

بهناز پهلوسای

دانشگاه محقق اردبیلی

تابستان ۱۳۹۰

تقدیم به

پدر و مادر مهربانم

که وجودم برایشان، همه رنج بود و وجودشان، برایم همه مهر...

و تقدیم به

همه کسانی که در یکای لحظه‌های زندگی ام همراه و همدلیم بوده‌اند...

تقدیر و سپاسگزاری:

حمد و سپاس خداوندی را که قلم را آفرید و بدان سوگند خورد.

امروز که توانستم این مرحله از علم را با عنایت خداوند منان به پایان برسانم بر خود لازم می‌دانم از تمامی عزیزانم که دریاری رسانندن هیچ کمکی را دریغ نکردند سپاسگزاری کنم. در آغاز از خانواده عزیزم که همواره دعاهاخیرشان تحمل سختی‌ها را برایم آسان ساخت کمال تشکر و قدردانی را دارم و از خداوند مهربان می‌خواهم که چنانم کند که همیشه لائق دعای خیرشان باشم.

از استاد گرامی ام جناب آقای دکتر عادل کاظمی که نمی‌دانم با چه واژه‌ای از ایشان قدردانی کنم چرا که ایشان واقعاً چیزهایی را چه در زمینه علم و ادب و چه در زندگی به من آموختند که واژه‌ای را لائق سپاس ایشان نمی‌دانم. و خداوند را سپاس می‌گویم که توفیق شاگردی ایشان را نصیبم کرد.

از استاد فرزانه و ارجمند جناب آقای دکتر سید عبادالله محمودیان که از دانشگاه صنعتی شریف داوری این پایان نامه را متقبل شدند و این افتخار را نصیب بنده کردند کمال سپاسگزاری را دارم.

و در پایان به رسم ادب زانو بر زمین نهاده، سرتتعظیم را فرود آورده و بوسه بر دستان یکایکشان می‌زنم.

بهناز پهلوسای

۱۳۹۰ تیر

نام: بهناز	نام خانوادگی: پهلوسای
عنوان پایان نامه : احاطه کنندگی k -تایی و احاطه کنندگی کلی k -تایی در گراف ها	
استاد راهنما: دکتر عادل کاظمی پیله درق	
مقطع تحصیلی: کارشناسی ارشد دانشگاه: محقق اردبیلی تعداد صفحه: ۱۵۵	رشته: ریاضی محض دانشکده: علوم پایه تاریخ فارغ التحصیلی: ۱۳۹۰/۴/۲۹
<p>کلید واژه ها : گراف های چندبخشی، گراف های چندبخشی کامل، مکعب ها، گراف های همبند P_4 - آزاد، گراف های قویاً قطری، گراف های شکافته شدنی، گراف های تصادفی، گراف های هراري، گراف های ابر توسعه یافته هی پترسن، ابر گراف ها، عدد احاطه کنندگی k-تایی، عدد احاطه کنندگی کلی k-تایی، عدد k-احاطه کنندگی و عدد M-احاطه کنندگی.</p>	
<p>چکیده: در این پایان نامه مسئله احاطه کنندگی را روی برخی از گراف ها چون گراف های چندبخشی، گراف های چندبخشی کامل، مکعب های دوبخشی، گراف های همبند P_4 - آزاد، گراف های قویاً قطری، گراف های شکافته شدنی، گراف های تصادفی و گراف های ابر توسعه یافته هی پترسن را بررسی می کنیم. خواص مجموعه های احاطه کننده کلی k-تایی مینیمال را بررسی می کنیم و خواهیم داد که مسئله ای تشخیص مجموعه های احاطه کننده کلی k-تایی در گراف ها را می توانیم به مسئله ای تشخیص k- تقاطع در ابر گراف ها تبدیل کنیم و این عدد را برای گراف های چندبخشی، گراف های چندبخشی کامل، مکعب های دوبخشی می یابیم. در ادامه، یک کران بالا برای عدد احاطه کنندگی کلی k-تایی در حالت کلی ارائه می دهیم و به ازای هر $1 - \delta \leq k \leq \frac{\delta+3}{\delta}$ کران $\frac{(2k-\delta-1)n}{(2k-\delta)} \leq \gamma_k(G)$ را اصلاح می کنیم و بررسی می کنیم که به ازای هر $k \geq \delta$ با چه شرطی روی گراف G تساوی $\frac{n+\gamma_k(G)}{\gamma_{k+1}(G)}$ داریم. عدد احاطه کنندگی k-تایی را در گراف های قویاً قطری که زیر گرافی از گراف های قطری اند را بررسی می کنیم و ثابت می کنیم که مسئله ای احاطه کنندگی k-تایی برای گراف های شکافته شدنی که زیر کلاسی از گراف های قطری اند و گراف های دوبخشی یک مسئله NP-کامل است. عدد احاطه کنندگی 2-تایی برای گراف تصادفی $G(n, p)$ که همگرایی تقریباً حتمی با یک دو- نقطه مرکز را دارد، می یابیم. فصل هفتم و هشتم این پایان نامه که توسط جناب دکتر کاظمی و بنده نوشته شده اند، کران هایی را برای عدد احاطه کنندگی کلی 2-تایی گراف های هراري $H_{m,n}$ و عدد احاطه کنندگی کلی k-تایی گراف های ابر توسعه یافته هی پترسن $(m, n; \ell_0, \ell_1, \dots, \ell_{m-1})$ ارائه می دهیم و بررسی می کنیم که با چه شرطی روی m و n این کران ها به تساوی تبدیل می شود.</p>	

فهرست مندرجات

و	مقدمه
ک	۱ مقدمات و مفاهیم اولیه
۱	۱.۱ تعاریف و مثال‌ها
۲۸	۱.۱.۱ احاطه‌کنندگی
۳۰	۲.۱ پیچیدگی
۳۴	۲ احاطه‌کنندگی کلی k -تایی در گراف‌ها
۳۵	۱.۲ ملاحظه‌ها و نتایج مقدماتی
۳۸	۲.۲ گراف‌های چندبخشی کامل
۴۰	۳.۲ احاطه‌کنندگی کلی ۲-تایی
۴۶	۴.۲ یک کران بالا
۴۹	۳ درباره k -احاطه‌کنندگی و مینیمم درجه در گراف‌ها
۵۴	۱.۳ کران جدید $\gamma_k(G)$
۵۶	$\gamma_k = \frac{kn}{k+1}$	۲.۳ مشخص کردن گراف‌هایی با
۵۹	۴ یک کران روی عدد k -احاطه‌کنندگی یک گراف

۶۰	یک کران روی عدد k - احاطه‌کنندگی از یک گراف	۱.۴
۷۰	احاطه‌کنندگی k - تایی در گراف‌ها	۵
۷۱	احاطه‌کنندگی k - تایی در گراف‌های قویاً قطری	۱.۵
۷۶	نتایج \mathcal{NP} - تمامیت	۲.۵
۷۸	نتیجه‌گیری	۳.۵
۷۹	درباره k - احاطه‌کنندگی در گراف‌های تصادفی	۶
۸۱	کران پایین	۱.۶
۸۲	کران بالا	۲.۶
۸۷	احاطه‌کنندگی کلی ۲- تایی در گراف‌های هاری	۷
۸۹	نتایج مقدماتی	۱.۷
۹۰	گراف‌های هاری	۲.۷
۹۵	احاطه‌کنندگی کلی k - تایی در گراف‌های ابر توسعه یافته‌ی پترسن	۸
۹۸	کران‌ها	۱.۸
۱۰۵	کران‌های دقیق	۲.۸
۱۰۶	مثال‌ها	۳.۸
۱۱۴	الف مراجع	
۱۲۲	ب فهرست نمادها	
۱۲۶	ج واژه نامه	

مقدمه

در قرن هجدهم میلادی شهر کونیگسبرگ^۱ واقع در پروس شرقی به وسیله رودخانه پرگل^۲ به چهار بخش تقسیم شده بود. هفت پل این بخش‌ها را به هم وصل می‌کرد. اهالی این شهر به هنگام گردش در روزهای یکشنبه، می‌کوشیدند راهی برای گردش کردن در دور شهر چنان بیابند که از هر پل دقیقاً یک بار عبور کنند و سپس به نقطه شروع برگردند. در سال ۱۷۳۶ ریاضی‌دان بزرگ سوئیسی لئونهارت اویلر جهت حل این مسئله، چهار بخش این شهر را با چهار نقطه روی صفحه نشان داد و به ازای هر پل بین دو منطقه پاره خط یا کمانی بین دو نقطه متناظر با آنها رسم کرد. همان طوری که در شکل می‌بینید. به دلیل کاربرد قابل

ملاحظه نظریه گراف در زمینه‌های گوناگونی چون اقتصاد، مدیریت، بازاریاب، توزیع خدمات، انتقال اطلاعات، حمل و نقل و به طور کلی بررسی و تجزیه و تحلیل وابستگی اشیا به یکدیگر، امروزه نظریه گراف یکی از پربارترین شاخه‌های ریاضیات و علوم کامپیوتر شده است.

Konigsberg^۱
Pregel^۲

در این پایان نامه مسئله احاطه‌کنندگی را روی برخی از گراف‌ها چون گراف‌های چندبخشی، گراف‌های چندبخشی کامل، مکعب‌های دویخشی، گراف‌های همبند P_4 - آزاد، گراف‌های قویاً قطری، گراف‌های شکافته شدنی، گراف‌های تصادفی، گراف‌های هراری و گراف‌های ابر توسعه یافته‌ی پترسن را بررسی می‌کنیم.

به عنوان مثال مسئله‌ی ملکه‌ها^۱ یک مسئله احاطه‌کنندگی به صورت زیر می‌باشد.

یک صفحه‌ی شطرنج را که 8×8 خانه دارد را در نظر بگیرید. تنها مهره‌ای که در این صفحه می‌تواند به هر ۸ جهت حرکت کند، مهره‌ی ملکه^۲ می‌باشد. با چند ملکه می‌توانیم کل این صفحه را تصرف کنیم. شکل زیر گواه این است که با ۶ ملکه می‌توانیم این کار را انجام دهیم.

این مسئله باعث پیدایش مسئله‌ی احاطه‌کنندگی شد.

همان طور که در بالا دیدیم می‌توانیم با ۶ ملکه صفحه‌ی شطرنج را تصرف کنیم. ولی آیا این تعداد مینیمم است؟

این مسئله سال‌ها بعد با ۵ ملکه حل شد و همان طور که در شکل زیر می‌بینیم، چیدمان این ملکه‌ها طوری است که هر ملکه بر خانه‌ی ملکه‌های دیگر نیز احاطه دارد. این مسئله‌ی ۵ - ملکه باعث شد تا احاطه‌کنندگی کلی توسط کوکائین^۳، داؤس^۴ و هدیتنیمی^۵ معرفی شود.

Queens Problem^۱

Queen^۲

Cockayne^۳

Dawes^۴

Hedetniemi^۵

حال با تعاریف زیر رابطه‌ی مسئله‌ی احاطه‌کنندگی را با مسئله‌ی ملکه‌ها مشاهده می‌کنیم.
در گراف G مجموعه‌ی $S \subseteq V(G)$ را یک مجموعه احاطه‌کننده از G می‌گوییم، هرگاه هر راس $v \in V(G) - S$ با حداقل یکی از رئوس S مجاور باشد. مجموعه احاطه‌کننده را به اختصار با نماد DS نشان می‌دهیم. اندازه کوچکترین مجموعه احاطه‌کننده از گراف G را با نماد $\gamma(G)$ نمایش داده و آن را عدد احاطه‌کنندگی گراف می‌نامیم.

نماد $S \subseteq V(G)$ را مجموعه k -احاطه‌کننده از G می‌گوییم، هرگاه هر راس $v \in V(G) - S$ با حداقل k راس از S مجاور باشد. چنین مجموعه‌ای را به اختصار با نماد kDS نشان می‌دهیم. اندازه کوچکترین مجموعه k -احاطه‌کننده از گراف G را با نماد $\gamma_k(G)$ نمایش داده و آن را عدد k -احاطه‌کنندگی گراف می‌نامیم. توجه می‌کنیم که $\gamma_1(G) = \gamma(G)$.

مجموعه‌ی $S \subseteq V(G)$ را مجموعه احاطه‌کننده k -تایی از G می‌گوییم، هرگاه هر راس $v \in V(G) - S$ با حداقل k راس از S و هر راس $v \in S$ با حداقل k راس از S مجاور باشد. اندازه کوچکترین مجموعه احاطه‌کننده k -تایی از گراف G را با نماد $\gamma_{\times k}(G)$ نمایش داده و آن را عدد احاطه‌کنندگی k -تایی گراف می‌نامیم. توجه می‌کنیم که $\gamma_{\times 1}(G) = \gamma_1(G) = \gamma(G)$.

مجموعه‌ی $S \subseteq V(G)$ را مجموعه احاطه‌کننده کلی می‌گوییم، هرگاه هر راس $v \in V(G)$ با حداقل یکی از رئوس S مجاور باشد. مجموعه‌ی احاطه‌کننده کلی را به اختصار با نماد TDS نشان می‌دهیم. اندازه کوچکترین مجموعه احاطه‌کننده کلی از گراف G را با نماد

$\gamma_t(G)$ نمایش داده و آن را عدد احاطه‌کنندگی کلی گراف می‌نامیم.
 $S \subseteq V(G)$ را مجموعه احاطه‌کننده کلی k -تایی می‌گوییم، هرگاه هر راس $v \in V(G)$ با حداقل k راس از S مجاور باشد. مجموعه احاطه‌کننده کلی k -تایی را به اختصار با نماد $kTDS$ نشان می‌دهیم. اندازه کوچکترین مجموعه احاطه‌کننده کلی k -تایی از گراف G را با نماد $(G)_{\gamma \times k, t}$ نمایش داده و آن را عدد احاطه‌کنندگی کلی k -تایی گراف می‌نامیم. توجه می‌کنیم که $(G)_{\gamma \times 1, t} = \gamma_t(G)$.

اگر به جای هر راس v در گراف $G = (V, E)$ برجسب $M(v) = (t(v), k(v))$ را بزنیم که در آن $t(v) \in \{B, R\}$ و $k(v)$ یک عدد صحیح نامنفی است. در این برجسب زدن، منظور پیدا کردن مجموعه احاطه‌کننده‌ی D که شامل تمام رئوس v با برجسب $t(v) = R$ (که رئوس لازم نامیده می‌شوند) است، به طوری که هر راس v از G توسط حداقل $k(v)$ راس از احاطه شده باشد.

این پایان نامه از هشت فصل به صورت زیر تشکیل شده است.

فصل اول. مقدمات و مفاهیم اولیه

فصل دوم. احاطه‌کنندگی کلی k -تایی در گراف‌ها

فصل سوم. درباره k -احاطه‌کنندگی و مینیمم درجه در گراف‌ها

فصل چهارم. یک کران روی عدد k -احاطه‌کنندگی یک گراف

فصل پنجم. احاطه‌کنندگی k -تایی در گراف‌ها

فصل ششم. درباره احاطه‌کنندگی k -تایی در گراف‌ها

فصل هفتم. احاطه‌کنندگی ۲-تایی در گراف‌های هراري

فصل هشتم. احاطه‌کنندگی k -تایی در گراف‌های ابر توسعه یافته پترسن

در فصل اول مقدمات و تعاریف اولیه را که در کل این پایان نامه نیاز داریم، خواهیم آورد.

در فصل دوم خواص مجموعه‌های احاطه‌کننده‌ی کلی k -تایی مینیمال را بررسی می‌کنیم

و نشان می‌دهیم که مسئله‌ی تشخیص مجموعه‌های احاطه‌کننده‌ی کلی k -تایی در گراف‌ها

را می‌توانیم به مسئله‌ی تشخیص k -تقاطع در ابرگراف‌ها تبدیل کنیم و این عدد را برای

گراف‌های چندبخشی، گراف‌های چندبخشی کامل، مکعب‌های دوبخشی می‌یابیم. در ادامه،

یک کران بالا برای عدد احاطه‌کنندگی کلی k -تایی در حالت کلی ارائه می‌دهیم.

در فصل سوم به ازای هر $1 \leq k \leq \delta - \frac{\delta+3}{\gamma_k(G)}$ کران را اصلاح می‌کنیم و بررسی خواهیم کرد که به ازای هر $k \geq \delta$ با چه شرطی روی گراف G کران $\gamma_{k+1}(G) \leq \frac{n+\gamma_k(G)}{2}$ به تساوی تبدیل می‌شود.

در فصل چهارم بررسی خواهیم کرد که با چه شرطی روی گراف‌ها کران $\gamma_{k+1}(G) \leq \frac{n+\gamma_k(G)}{2}$ به تساوی تبدیل می‌شود.

در فصل پنجم عدد احاطه‌کنندگی k -تایی را در گراف‌های قویاً قطری که زیرگرافی از گراف‌های قطری‌اند را بررسی می‌کنیم و ثابت می‌کنیم که مسئله‌ی احاطه‌کنندگی k -تایی برای گراف‌های شکافته شدنی که زیرکلاسی از گراف‌های قطری‌اند و گراف‌های دوبخشی یک مسئله \mathcal{NP} -کامل است.

در فصل ششم نشان خواهیم داد که عدد احاطه‌کنندگی 2 -تایی برای گراف تصادفی $G(n, p)$ که همگرایی تقریباً حتمی با یک دو- نقطه مرکز به صورت زیر می‌باشد

$$\lfloor \log_b n - \log_b \log n + \log_b \frac{p}{p-1} \rfloor + 1 \leq \gamma_2(G(n, p)) \leq \lfloor \log_b n - \log_b \log n + \log_b \frac{p}{p-1} \rfloor + 2$$

که در آن $(1, 0)$ و $b = \frac{1}{p-1}$ می‌باشد.

در فصل هفتم کران‌هایی را برای عدد احاطه‌کنندگی کلی 2 -تایی گراف‌های هراري $H_{m,n}$ ارائه می‌دهیم و بررسی می‌کنیم که با چه شرطی روی m و n این کران‌ها به تساوی تبدیل می‌شود.

در فصل هشتم کران‌هایی را برای عدد احاطه‌کنندگی کلی k -تایی گراف ابر توسعه یافته‌ی پترسن $P(m, n; \ell_0, \ell_1, \dots, \ell_{m-1})$ ارائه می‌دهیم و بررسی می‌کنیم که با چه شرطی روی m و n این کران‌ها به تساوی تبدیل می‌شود.

فصل ١

مقدمات و مفاهيم أوليه

۱.۱ تعاریف و مثال‌ها

در این بخش برخی از تعاریف و مثال‌هایی را که در فصل‌های بعدی مورد استفاده قرار می‌گیرند را مرور می‌کنیم.

مثال ۱.۱ فرض کنید که ۶ تیم به نام‌های a, b, c, d, e و f باید دو به دو با یکدیگر مسابقه دهند. پس از چند هفته از شروع این دوره، بازی‌های زیر انجام شده است.

با c, e و f بازی کرده است.

با b, c, e و f بازی کرده است.

با a, b, d و f بازی کرده است.

با b, c, e و f بازی کرده است.

با a, d و b بازی کرده است.

با a, b, c و d بازی کرده است.

موقعیت این دوره از مسابقات را تاکنون می‌توانیم به کمک یک نمودار هندسی نمایش دهیم. بدین طریق که هر تیم را با یک نقطه نمایش دهیم و هر دو نقطه را که تیم‌های مربوط به آنها با هم بازی کرده‌اند را با خطی راست به هم وصل کنیم. در این صورت نمودار زیر را داریم:

چنین نموداری، نمودار یک گراف است.

مثال ۲.۱ در سال ۱۸۵۹ میلادی سرویلیام روئن همیلتون^۱ ریاضی دان معروف ایرلندی یک اسباب بازی اختراع کرد که از یک دوازده وجهی منتظم از جنس چوب، ۲۰ میخ کوچک و یک تکه نخ تشکیل شده بود. همیلتون هریک از ۲۰ راس این دوازده وجهی یک میخ ته‌پهن مهیا کرده بود و قطعه نخی به یکی از این میخ‌ها بسته بود. بازیکن، نخ را در دست می‌گرفت و از هر راس (شهر) که عبور می‌کرد نخ را به دور میخ مربوطه می‌پیچید. او می‌بایست تمام راس‌ها را فقط یک بار طی کرده و به راس (شهر) شروع برگردد. یک راه حل این بازی توسط نمودار زیر نشان داده شده است. خطوط پرنگ نشانگر عبور نخ است:

چنین نموداری، نمودار یک گراف است.

گراف. فرض کنید V مجموعه‌ای غیرتھی و E زیرمجموعه‌ای از تمام زیرمجموعه‌های دو عضوی V باشد. در این صورت به جفت (V, E) یک گراف می‌گوییم. هر عضو V را یک راس یا گره و هر عضو E را یک یال می‌نامیم. مجموعه راس‌های G را با نماد $V(G)$ و مجموعه یال‌های G را با نماد $E(G)$ نشان می‌دهیم.

تعریف ۱.۱ **مجاور.** اگر $(V, E) = G$ یک گراف باشد و $v \in V$ و $u \in V$ و $e = \{u, v\} \in E$ باشند. آنگاه می‌گوییم:

الف) e یالی بین u و v است.

ب) از u و v می‌گذرد.

ج) e رئوس u و v را به هم وصل می‌کند.

Hamilton^۱

- د) رئوس u و v مجاورند.
- ه) رئوس u و v بریال e واقعند.
- و) رئوس u و v دو سریال e هستند. و این موضوع را با نماد $v \leftrightarrow u$ و با نمودار زیر نشان می‌دهیم.

دلیل نامگذاری گراف‌ها بدین نام، این است که می‌توان آن‌ها را به صورت گرافیکی نمایش داد و همین نمایش گرافیکی است که ما را در درک بسیاری از خواص گراف‌ها پاری می‌کند. در این گونه نمایش گرافیکی، هر راس با یک نقطه و هریال با یک خط، که نقاط نمایانگر دو سر خود را به یکدیگر وصل می‌کند، نمایش داده می‌شود.

به هنگام رسم نمودار، باید توجه داشته باشیم که هیچ خطی خودش را قطع نکند و همچنین خط مربوطه به یک یال نباید از روی نقطه‌ای که نمایانگر یک راس است، ولی مربوط به راس‌های دو سر آن یال نیست، عبور کند. مسلماً چنین کاری همیشه امکان‌پذیر است.

نمودار گراف‌های G و H در شکل زیر نشان داده شده است:

برای رسم یک گراف، روش یکتایی وجود ندارد، بدین دلیل که موقعیت نسبی نقاط و خطوط که به ترتیب نمایانگر راس‌ها و یال‌های گراف هستند برای ما اهمیتی ندارد.

تعريف ۲.۱ مرتبه. تعداد رئوس گراف G را مرتبه آن گراف می‌گوییم و با نماد n نمایش می‌دهیم.

تعريف ۳.۱ اندازه. تعداد یال‌های گراف G را اندازه آن گراف می‌گوییم و با نماد m نمایش می‌دهیم.

تعريف ۴.۱ گراف متناهی. گراف G را متناهی می‌گوییم هرگاه مرتبه آن متناهی باشد. در غیر این صورت گراف G نامتناهی می‌باشد. گراف‌های زیرنمونه‌هایی از گراف‌های نامتناهی‌اند.

تعريف ۵.۱ طوقه. یالی که راس را به خودش وصل کند طوقه نام دارد.

تعريف ۶.۱ راس منفرد. راسی که یالی از آن نمی‌گذرد راس منفرد یا تنها می‌نامیم.
گراف زیر هم طوقه دارد و هم راس منفرد.

تعريف ۷.۱ گراف تهی. به گرافی که یال ندارد گراف تهی می‌گوییم.
گراف تهی را با تک راس زیر نمایش می‌دهیم.

تعريف ۸.۱ گراف بدیهی. به گرافی که فقط یک راس دارد گراف بدیهی می‌گوییم.
گراف زیر نمونه‌ای از یک گراف بدیهی می‌باشد.

تعريف ۹.۱ یال چندگانه. اگر بیش از یک یال دورس را به هم وصل کنند، به هر کدام از این یال‌ها، یال چندگانه می‌گوییم.

تعريف ۱۰.۱ گراف ساده. به گرافی که طوقه و یال چندگانه نداشته باشد گراف ساده می‌گوییم.

تعريف ۱۱.۱ گراف چندگانه. به گرافی که یال چندگانه داشته باشد گراف چندگانه می‌گوییم.

تعريف ۱۲.۱ گراف زمینه. اگر در یک گراف تمام طوچه‌ها را حذف کنیم و همچنین از بین هر دو راس مجاور، تمام یال‌ها را به غیر از یکی حذف نماییم، به زیرگراف فراگیر ساده‌ای از G می‌رسیم که گراف ساده‌ی زمینه‌ی G نامیده می‌شود.
شکل زیر یک گراف به همراه گراف ساده‌ی زمینه آن را نشان می‌دهد.

تعريف ۱۳.۱ گراف کامل. گراف ساده‌ی G را کامل نامیم هرگاه بین هر جفت از رئوس متمایز آن یالی وجود داشته باشد. یک گراف کامل با n راس را با نماد K_n نمایش می‌دهیم.
شکل زیر گراف‌های کامل را تا چهار راس نشان می‌دهد.

تعريف ۱۴.۱ مکمل گراف. مکمل یک گراف ساده‌ی G , که آن را با \overline{G} نمایش می‌دهیم، گراف ساده‌ای است با مجموعه رئوس $V(G)$, که در آن دو راس مجاورند اگر و تنها اگر آن دو راس در G مجاور نباشند. واضح است که مکمل گراف K_n به صورت n تا راس منفرد می‌باشد. دو گراف زیر مکمل هم می‌باشند.

تعريف ۱۵.۱ گراف ℓ -بخشی. گراف G را ℓ -بخشی نامیم هرگاه بتوان مجموعه رئوس G را به ℓ زیرمجموعه طوری افزای کرد که دو سرهیچ یالی در یک زیرمجموعه نباشد.

تعريف ۱۶.۱ گراف ℓ -بخشی کامل. گراف ساده ℓ -بخشی G , کامل است، اگر هر راس به تمام راس‌هایی که در زیرمجموعه‌ای غیریکسان با آن قرار دارند، وصل شده باشد. گراف ℓ -بخشی کامل را که به ازای هر $\ell \leq i \leq 1$ تعداد رئوس هر بخش برابر با n_i باشد را با نماد $K_{n_1, n_2, \dots, n_\ell}$ نمایش می‌دهیم.
گراف $k_{2,2}$ در زیر نشان داده شده است.

تعريف ۱۷.۱ ستاره. گراف دوبخشی $K_{1,n}$ را ستاره می‌گوییم.
گراف $k_{1,5}$ در زیر نشان داده شده است.