

ریاضیات گسسته

پایه دوازدهم « رشته‌ی ریاضی و فیزیک »

فصل ۲: گراف و مدل سازی

تهیه کننده: جابر عامری

دبیر ریاضی شهرستان های اهواز و باوی



www.mathtower.ir

@amerimath

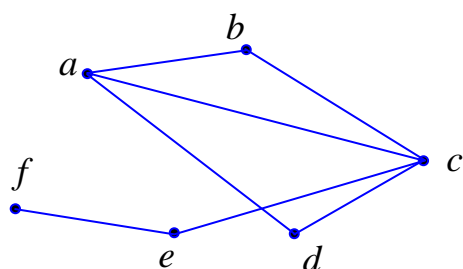
مهر ۱۴۰۰



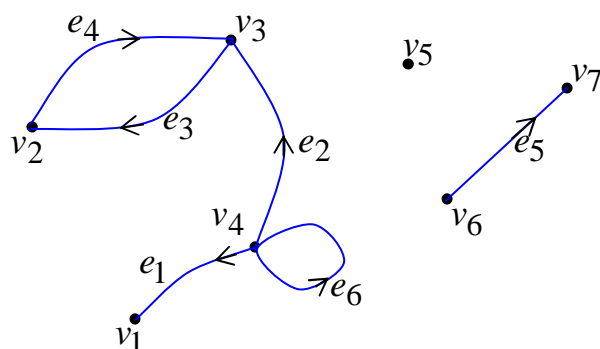
درس اول : معرفی گراف

مقدمه :

قبل از ورود به نظریه‌ی گراف و ارائه‌ی تعاریف و مفاهیم مربوط به آن، دو مثال زیر را به عنوان مقدمه ارائه می‌کنیم.



مثال ۱) سازمانی برای انجام تبادل اطلاعات داخلی بین کارشناسی‌های زیر مجموعه‌ی آن، مطابق شکل مقابل یک شبکه‌ی کامپیوتری تشکیل داده است.



مثال ۲) شکل مقابل نمودار مربوط به مسابقات داخلی و بین تیمی صورت گرفته بین چند تیم ورزشی را نشان می‌دهد.

نمودارهای فوق دو نمونه از **گراف**‌ها را نشان می‌دهند. در مورد اول **گراف غیر جهت دار** ولی در مورد دوم **گراف جهت دار** است. در هر گراف هر نقطه را **رأس** (گره) و هر پاره خط یا منحنی که دو رأس را به هم متصل می‌کند را **یال** می‌نامند. همانطور که از نمودارهای فوق پیدا است، ممکن است دو یال یکدیگر را در یک نقطه که رأس نباشد، قطع کنند. توجه داشته باشید که مجموعه‌ی رأس‌ها و مجموعه‌ی یال‌ها گراف را تشکیل می‌دهند و هر گراف را می‌توان با یک نمودار موسوم به **نمودار گراف** نمایش داد.

تذکر :

۱: هر یال می‌تواند به صورت خط راست یا منحنی باشد که از یک رأس به رأس دیگر و در گراف جهت دار از یک رأس به خود آن رأس وصل شود. یالی که یک رأس را به خود آن رأس وصل می‌کند، **حلقه** یا **طوقه** نامیده می‌شود.

۲: دو رأس که بوسیله‌ی یک یال به هم متصل شده باشند را دو رأس **مجاور** می‌گویند.

۳: هر رأس را با یک حرف کوچک لاتین مانند (... و c و b و a) یا (... و v_3 و v_2 و v_1) و هر یال را با دو

رأس آن یعنی (... و ac و bc و ab) یا (... و e_3 و e_2 و e_1) نامگذاری می‌کنند.

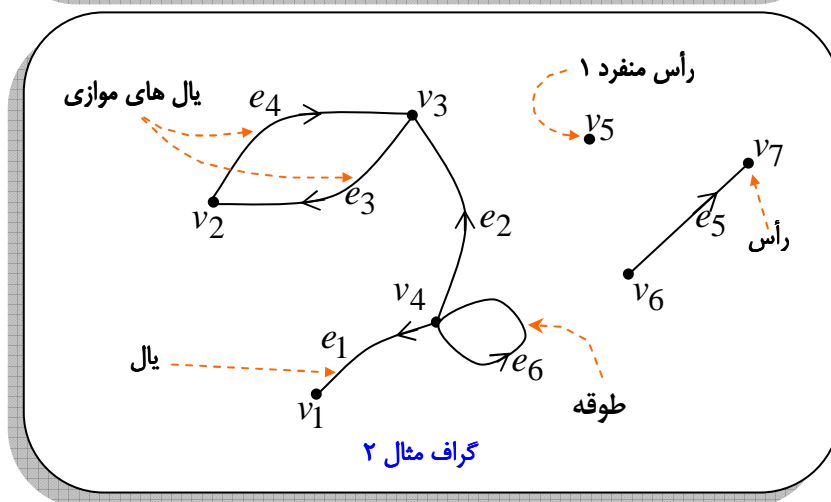
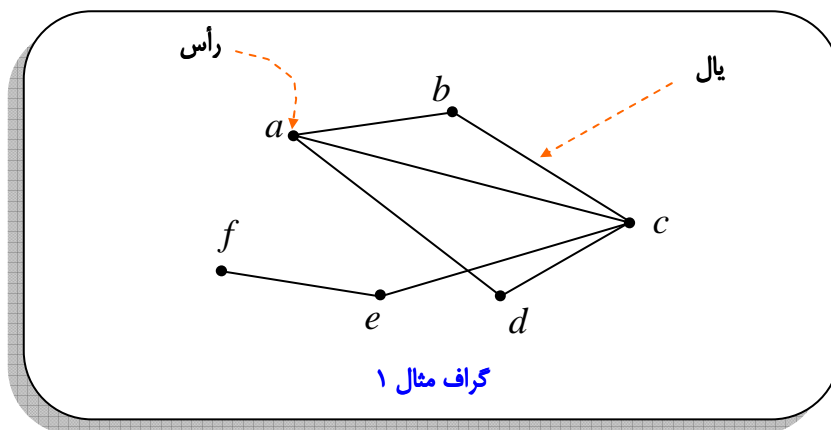
۴: در گراف جهت دار دو یال که ابتدا و انتهای یکسان داشته باشند، را **یال های موازی** گویند.

۵: بدیهی است که گراف غیر جهت دار نمی‌تواند طوقه یا یال های موازی داشته باشد.

۶: در هر گراف رأسی که شامل هیچ یالی نباشد را رأس **منفرد** می‌نامند.

۷: ممکن است گراف هیچ یال نداشته باشد. چنین گرافی را گراف **تهی** می‌نامند. گرافی که حداقل یک یال

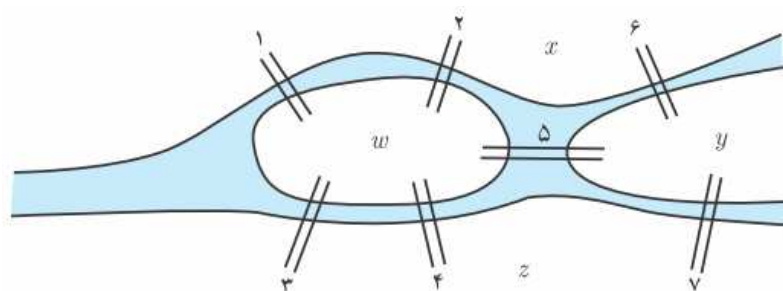
داشته باشد را گراف **غیر تهی** گویند.



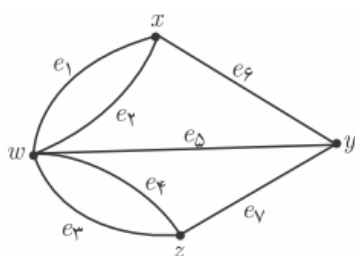
در ادامه یک مسئله‌ی تاریخی که منجر به ابداع گراف شد را بیان می‌کنیم.

یک مسئله‌ی تاریخی

در اوایل قرن هیجدهم میلادی، معمایی برخی از اهالی کونیکسبرگ (در حال حاضر در روسیه) را به خود مشغول کرده بود. رودخانه‌ی این شهر که از میان شهر عبور می‌کند، مانند آنچه که در شکل زیر می‌بینید، شهر را به چند قسمت تقسیم می‌کرد. برخی از مردم این شهر کنجکاو بودند که بدانند آیا می‌توان با حرکت از یک نقطه از شهر و دقیقاً یک بار عبور از هر کدام از پل‌ها، به نقطه‌ی شروع حرکت برگشت؟



لئونارد اویلر (۱۷۸۳-۱۷۰۷)، ریاضی دان برجسته سوئیسی، برای حل این مسئله از شکل زیر، که امروزه آن را «گراف» می‌گوییم، کمک گرفت و با استفاده از استدلال ثابت کرد که این کار امکان پذیر نیست.



او چهار ناحیه‌ی x و y و z و w را با چهار نقطه نمایش داد و به ازای هر پل که بین دو ناحیه قرار دارد، نقاط متناظر با آن ناحیه‌ها را به وصل کرد. شکل مقابل نمایش گراف حاصل از مدل سازی این مسئله است.

تعریف گراف

تاکنون گراف را ساختاری شامل مجموعه‌ای از رأس‌ها و مجموعه‌ای از یال‌ها معرفی کرده ایم و متوجه شده ایم که برخی از گراف‌ها جهت دار و برخی غیر جهت دار می‌باشند. در اینجا به منظور دقت در تعریف، گراف‌های جهت دار و گراف‌های غیر جهت دار را جداگانه معرفی می‌کنیم.

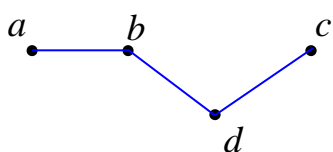
گراف غیر جهت دار

یک مجموعه‌ی متناهی و ناتهی از رأس‌ها و یک مجموعه از یال‌ها بطوری که یال‌ها رأس‌های مجزا را به هم متصل کنند، ساختاری را به وجود می‌آورند که به آن یک گراف غیر جهت دار می‌گویند. به عبارت دیگر $G = (V, E)$ ساختاری مرکب از یک مجموعه‌ی متناهی و ناتهی مانند V و مجموعه‌ای شامل زیر

مجموعه‌های دو عضوی از عناصر V مانند E می‌باشد. عناصر V را رئوس و اعضای E را یال‌های گراف می‌نامند.

مثال : اگر $V = \{a, b, c, d\}$ و $E = \{\{a, b\}, \{c, d\}, \{b, d\}\}$ آنگاه $G = (V, E)$ گرافی است که

چهار رأس و سه یال دارد. این گراف دارای نمودار به شکل زیر است.



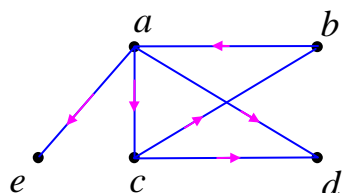
اگر a و b دو رأس از یک گراف غیر جهت دار باشند، یالی که این دو رأس را به هم متصل می‌کند را به صورت $\{a, b\}$ یا به اختصار ab و گاهی e_i نامگذاری می‌کنند.

گراف جهت دار

گراف جهت دار $G = (V, E)$ ساختاری است مرکب از یک مجموعه‌ی متناهی و ناتهی V و مجموعه‌ای شامل زوج‌های مرتبی از اعضای V مانند E می‌باشد.

در گراف جهت دار یالها به صورت پاره خط جهت دار یا پیکان می‌باشند.

مثال : اگر $V = \{a, b, c, d, e\}$ و $E = \{(a, d), (a, c), (a, e), (b, a), (c, d), (c, b)\}$ آنگاه

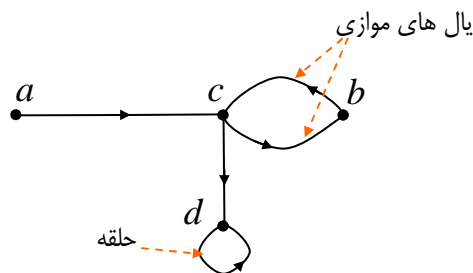


$G = (V, E)$ گرافی است که پنج رأس و شش یال دارد. این

گراف دارای نمودار به شکل زیر است.

در یک گراف جهت دار دو یال مجزا با مجموعه‌ی یکسان از نقاط پایانی را موازی می‌نامند.

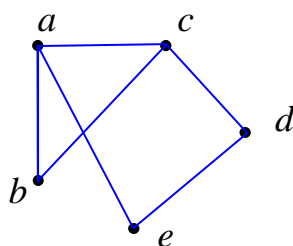
در یک گراف جهت دار، یالی که یک رأس را به خود آن رأس وصل کند (ابتدا و انتهای آن بر هم منطبق باشند) را حلقه یا طوقه می‌نامند.



معرفی چند مفهوم

- ۱:** دو رأس که بوسیله‌ی یک یال به هم متصل شده باشند را دو رأس **مجاور** (همسایه) می‌گویند.
- ۲:** رأسی که شامل هیچ یالی نباشد را **رأس منفرد**^۱ (رأس تنها) می‌گویند.
- ۳:** ممکن است گراف شامل هیچ یالی نباشد. چنین گرافی را **گراف تهی** می‌نامند و گرافی که حداقل یک یال داشته باشد را **گراف غیر تهی** می‌گویند.
- ۴:** در گراف جهت دار دو یال که ابتدا و انتهای یکسان داشته باشند را **یالهای موازی** گویند.
- ۵:** بنابر تعریف گراف غیر جهت دار، چنین گراف‌هایی نمی‌توانند، حلقه یا یالهای موازی داشته باشند.
- ۶:** مجموعه‌ی رأس‌های گراف G را با $V(G)$ یا به اختصار V و همچنین مجموعه‌ی یال‌های گراف G را با $E(G)$ یا به اختصار E نمایش می‌دهیم.

مثال: اگر $V = \{a, b, c, d, e\}$ و $E = \{ab, ac, ae, bc, cd, de\}$ در این صورت:



الف: نمودار گراف را رسم کنید.

ب: رأس‌های مجاور رأس a را مشخص کنید.

حل:

رأس‌های مجاور a عبارتند از: b و c و e

توجه: نحوه‌ی چینش رئوس در گراف مهم نیست و لذا برای یک گراف می‌توان شکل‌های مختلفی برای نمودار آن رسم کرد. مهم این است که در نمایش این نمودارها مجموعه‌ی رأس‌ها و مجموعه‌ی یال‌ها و نحوه‌ی اتصال رأس‌ها درست باشد.

تمرین ۱: در موارد زیر، دو مجموعه از رأس‌ها و یال‌ها داده شده است. در هر مورد نموداری برای گراف رسم کنید.

الف) $V = \{v_1, v_2, v_3, \dots, v_6\}$ و $E = \{v_1v_4, v_2v_5, v_6v_1, v_5v_1\}$

ب) $V = \{a, b, c, d\}$ و $E = \{(a, b), (b, c), (c, b), (c, d), (d, a)\}$

^۱ رأس منفرد را رأس منزوی یا ایزوله نیز می‌نامند.

تمرین برای حل :

۲: برای هر یک از حالت های زیر و در صورت امکان یک گراف ۵ رأسی رسم کنید. طوری که :

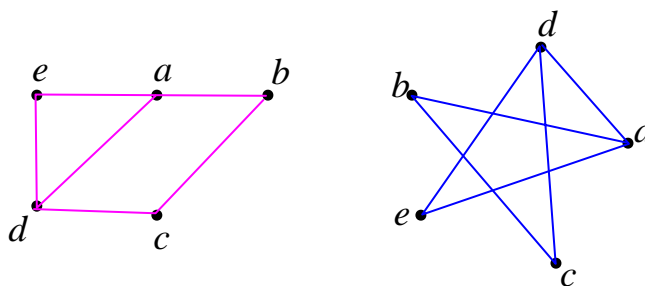
الف : رأس منفرد نداشته باشد. ب : یک رأس منفرد داشته باشد.

پ : دو رأس منفرد داشته باشد. ت : سه رأس منفرد داشته باشد.

گراف های مساوی

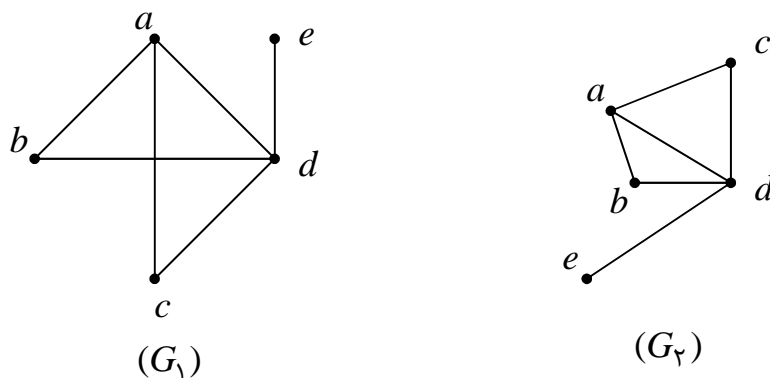
دو گراف $G_1 = (V_1, E_1)$ و $G_2 = (V_2, E_2)$ را مساوی گویند، هرگاه $V_1 = V_2$ و $E_1 = E_2$ مانند دو

گراف زیر



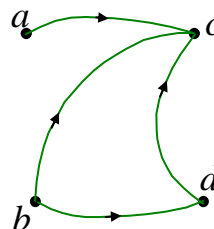
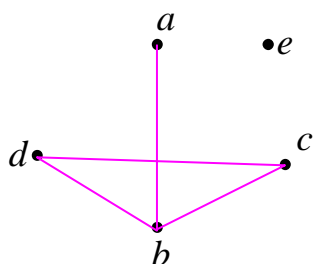
۳: تمرین : مجموعه‌ی رئوس و مجموعه‌ی یال های هر یک از گراف ها زیر را بنویسید. چه نتیجه ای می

گیرد؟



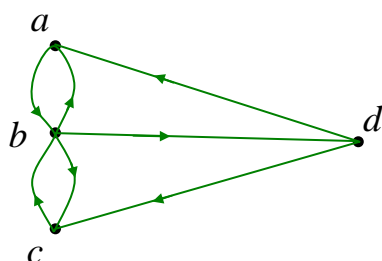
گراف ساده

گراف ساده گرافی (جهت دار یا غیر جهت دار) است که هیچ حلقه یا یالهای موازی نداشته باشد.



نتیجه: تمام گراف های غیر جهت دار ساده هستند.

گراف چندگانه



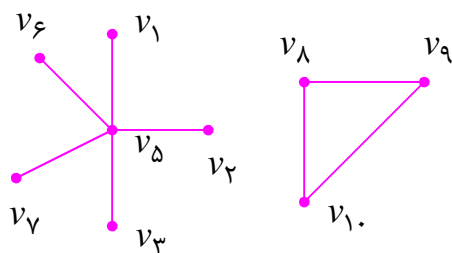
اگر گراف جهت دار شامل یالهای موازی یا شامل حلقه باشد، به آن گراف چندگانه می گویند.

نتیجه: هر گراف که ساده نباشد، چندگانه است.

قرار داد: از اینجا به بعد هر جا کلمه‌ی گراف آورده شود، منظور گراف ساده است، مگر اینکه خلاف آن

گفته شود.

گراف چندبخشی



اگر دو زیر مجموعه‌ی مجزا V_1 و V_2 از مجموعه‌ی رئوس V از گراف G طوری باشند که هر رأس V_1 مجاور هیچ از V_2 نباشد، آنگاه گراف را دو بخشی می نامند. هر گراف که شامل حداقل دو بخش مجزا باشد را گراف چند

بخشی می گویند. در گراف های چند بخشی هیچ یالی بخش های مجزا را به هم متصل نمی کند.

تمرین ۴: گرافی شامل ۶ رأس و ۵ یال می باشد.

الف: نمودار این گراف را طوری رسم کنید که چند بخشی نباشد.

ب: نمودار این گراف را طوری رسم کنید که چند بخشی باشد.

نحوه‌ی تعیین تعداد گراف های ساده

در ابتدا چند تذکر جهت ورود به بحث مطرح می گردد.

تذکره ۱: بدیهی است که با n نقطه‌ی متمایز غیر واقع بر یک خط راست حداکثر $\binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$ پاره

خط می توان رسم کرد.

مثال: با ۵ نقطه‌ی متمایز غیر واقع بر یک راستا چند پاره خط می توان ایجاد کرد.

حل:

$$\binom{5}{2} = \frac{5(5-1)}{2} = 10$$

تذکره ۲: بدیهی است که هر مجموعه‌ی n عضوی دارای حداکثر $\binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$ زیر مجموعه‌ی دو

عضوی است.

مثال: تعداد کل زیر مجموعه‌های دو عضوی مجموعه‌ی $V = \{a, b, c, d, e, f\}$ را بدست آورید.

حل:

$$\binom{6}{2} = \frac{6(6-1)}{2} = 15$$

مثال: یک گراف غیر جهت دار با ۷ رأس حداکثر چند یال می تواند داشته باشد.

حل:

$$\binom{7}{2} = \frac{7(7-1)}{2} = 21$$

نکته: تعداد گراف های ساده که با n رأس می توان تشکیل داد برابر $\frac{n(n-1)}{2}$ می باشد.

اثبات: اگر مجموعه‌ی V دارای n عضو باشد، پس دارای n رأس می باشد. حال چون مجموعه‌ی یالها متشکل از زیر مجموعه‌های دو عضوی از اعضای متمایز V است. در نتیجه حداکثر تعداد یالها با تعداد زیر

مجموعه‌های دو عضوی V یعنی $\binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$ برابر است. از طرفی در گراف های مختلف با n

رأس ممکن است صفر یا یک یا دو یا سه و ... و یا $\binom{n}{2}$ یال داشته باشیم. بنابراین تعداد گراف‌های مختلف

با n رأس با تعداد زیر مجموعه‌های یک مجموعه $\binom{n}{2}$ عضوی یعنی با $2^{\binom{n}{2}} = 2^{\frac{n(n-1)}{2}}$ برابر است.

مثال: اگر $V = \{a, b, c\}$. تعداد کل گراف‌های ساده که با رأس‌های مجموعه‌ی V تشکیل می‌شوند،

را بدست آورید و سپس آنها را رسم کنید.

حل:

$$\text{تعداد گراف‌های ساده} = 2^{\binom{3}{2}} = 2^{\frac{3(3-1)}{2}} = 2^3 = 8$$

| | |
|--|--|
| | |
| | |
| | |
| | |

مثال: اگر $V = \{a, b, c, d, e\}$. تعداد گراف‌های ساده را بدست آورید که اعضای مجموعه‌ی V رأس

های آنها باشند.

حل:

$$\frac{n(n-1)}{2} = \frac{5(5-1)}{2} = 2^2 = 2^1 = 10$$

تعداد گراف های ساده = ۱۰

مثال : با توجه به تمرین فوق، بیشترین تعداد یال های ممکن گراف ساده را بیابید.

حل:

$$\frac{n(n-1)}{2} = \frac{5(5-1)}{2} = 10$$

بیشترین تعداد یال های گراف ساده با ۵ رأس = ۱۰

مثال : اگر $V = \{a, b, c, d, e\}$. حساب کنید که چند گراف ساده‌ی مختلف با سه رأس می توان رسم کرد که رئوس آن از مجموعه‌ی V انتخاب شده باشند.

$$8(1) \quad 32(2) \quad 80(3) \quad 64(4)$$

حل:

$$\binom{5}{3} = \frac{5!}{3! \times 2!} = 10$$

تعداد زیر مجموعه های سه عضوی

$$\frac{n(n-1)}{2} = \frac{3(3-1)}{2} = 2^2 = 2^3 = 8$$

تعداد گراف های ساده با ۳ رأس = ۸

لذا طبق اصل ضرب تعداد کل گراف های مطلوب برابر $10 \times 8 = 80$ می شود.

نتیجه : اگر مجموعه‌ی V دارای n عضو باشد در این صورت تعداد گراف های ساده که با r رأس از n رأس مجموعه‌ی V تشکیل می شوند برابر است با

$$\binom{n}{r} \times 2^{\frac{r(r-1)}{2}}$$

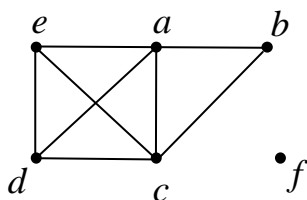
تعداد گراف های ساده که با r رأس از n ایجاد می شوند.

مرتبه و اندازه‌ی گراف

اگر $G = (V, E)$ یک گراف باشد، تعداد رئوس G (تعداد اعضای V) را مرتبه‌ی G می‌نامند و آنرا با $p(G)$ یا به اختصار p نمایش می‌دهند. واضح است که در هر گراف باید $p \in \mathbb{N}$ باشد.

اگر $G = (V, E)$ یک گراف باشد، تعداد یالهای G (تعداد اعضای E) را اندازه‌ی G می‌نامند و آنرا با $q(G)$ یا به اختصار q نمایش می‌دهند. واضح است که در هر گراف باید $q \in \mathbb{W}$ باشد.

برای مثال مرتبه‌ی گراف زیر ۶ و اندازه‌ی آن ۸ می‌باشد.



نکته: در هر گراف ساده مانند G اگر p مرتبه و q اندازه‌ی آن باشند^۲، همواره داریم:

$$0 \leq q \leq \binom{p}{2}$$

مثال: اگر اندازه‌ی یک گراف ساده برابر ۴۳ باشد، حساب کنید این گراف حداقل چند رأس دارد؟

$$9(1) \quad 10(2) \quad 11(3) \quad 12(4)$$

حل:

$$0 \leq q \leq \binom{p}{2} \rightarrow 0 \leq 43 \leq \frac{p(p-1)}{2} \rightarrow 86 \leq p(p-1) \rightarrow p = 10$$

توجه کنید که این جواب با توجه به گزینه‌ها بدست آمد ولی می‌توان با حل نامعادله‌ی درجه‌ی دوم به کمک تعیین علامت نیز آنرا حل کرد.

مثال: اگر G گرافی ساده و غیر تهی باشد که تعداد یالهای آن دو برابر تعداد رأس هایش می‌باشد. حساب

کنید که G حداقل چند رأس دارد؟

$$4(1) \quad 3(2) \quad 5(3) \quad 7(4)$$

$$-2 \text{ در گراف چندگانه داریم: } 0 \leq q \leq 2 \binom{p}{2} + p$$

حل:

$$0 \leq q \leq \binom{p}{2} \rightarrow 0 \leq 2p \leq \binom{p}{2}$$

$$\rightarrow 2p \leq \frac{p(p-1)}{2} \rightarrow 4p \leq p(p-1) \xrightarrow{p>0} 4 \leq p-1 \rightarrow p \geq 5$$

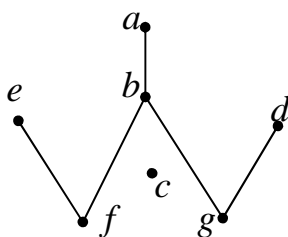
درجه‌ی رأس

تعداد یالهایی که از هر رأس می‌گذرند، را درجه‌ی آن رأس می‌نامند. درجه‌ی رأس v در گراف G را به صورت $\deg(v)$ یا به اختصار $d(v)$ نمایش می‌دهند. واضح است که برای هر رأس v

$$\deg(v) \in W$$

نتیجه: طبق تعریف بدیهی است که درجه‌ی هر رأس منفرد برابر صفر است.

مثال: در گراف زیر درجات رئوس را تعیین و سپس به صورت یک دنباله‌ی غیر صعودی بنویسید.



حل:

$$\deg(a) = 1, \deg(b) = 3, \deg(c) = 0, \deg(d) = 1, \deg(e) = 1$$

$$\deg(f) = 2, \deg(g) = 2$$

۰ و ۱ و ۱ و ۲ و ۲ و ۳ دنباله‌ی درجات رئوس

تذکر:

۱: در یک گراف جهت دار اگر یک یال به صورت حلقه باشد، درجه‌ی رأس متناظر آن دو بار شمارش می‌شود.

شود.

۲: در یک گراف ساده از مرتبه‌ی p درجه‌ی هر رأس، حداکثر $p-1$ است.

مثال: آیا گرافی وجود دارد که دنباله‌ی درجات رئوس آن ۰ و ۱ و ۲ و ۳ و ۴ و ۵ باشد؟ چرا؟

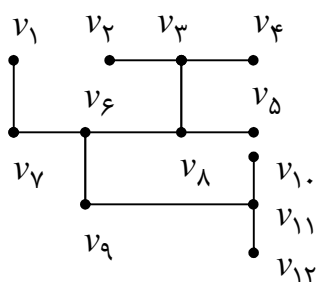
حل: خیر، زیرا در این صورت درجه‌ی یک رأس برابر مرتبه‌ی گراف می‌شود، در حالی که درجه‌ی هر رأس باید حداکثر $p - 1$ باشد.

درجه‌ی گراف

درجه‌ی یک گراف را با مجموع درجه‌ی همه‌ی رأس‌های آن تعریف می‌کنند و آن را با $D(G)$ یا به اختصار D نمایش می‌دهند.

$$D = \deg(v_1) + \deg(v_2) + \deg(v_3) + \dots + \deg(v_p) = \sum_{i=1}^p \deg(v_i)$$

مثال: درجه‌ی کل گراف زیر را تعیین کنید.



حل: کافی است مجموع درجات رئوس را تعیین و با هم جمع کنیم. در این صورت با توجه به ترتیب نام رئوس داریم:

$$D = 1 + 1 + 3 + 1 + 1 + 3 + 2 + 3 + 2 + 1 + 3 + 1 = 22$$

رأس فرد - رأس زوج

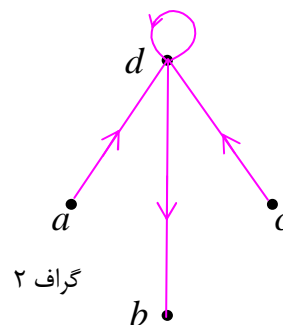
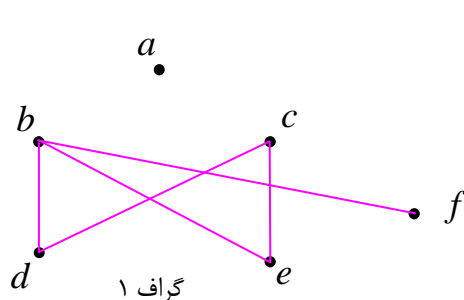
در یک گراف یک رأس را **فرد** می‌نامند، هرگاه درجه‌ی آن فرد باشد. همچنین یک رأس را **زوج** می‌نامند، هرگاه درجه‌ی آن زوج باشد.

مثال : گراف های زیر را در نظر گرفته و سپس

الف) درجه‌ی هر رأس و درجه‌ی کل گراف را بدست آورید. (ب) رأس های زوج و فرد را مشخص کنید.

ج) درجه‌ی رأس ها را به صورت دنباله‌ی غیر صعودی بنویسید.

د) درجه‌ی کل گراف را با تعداد یالهای آن مقایسه کنید.



حل:

گراف ۱ : درجات رأس ها

$$\deg(a) = 0 \text{ و } \deg(b) = 3 \text{ و } \deg(c) = 2 \text{ و } \deg(d) = 2 \text{ و } \deg(e) = 2 \text{ و } \deg(f) = 1$$

$$q = 5 \text{ اندازه‌ی گراف } \quad p = 6 \text{ مرتبه‌ی گراف}$$

$$D = 0 + 3 + 2 + 2 + 2 + 1 = 10 \text{ درجه‌ی کل گراف}$$

$$e \text{ و } d \text{ و } c \text{ و } a : \text{رئوس زوج} \quad b \text{ و } f : \text{رئوس فرد}$$

$$0 \text{ و } 1 \text{ و } 2 \text{ و } 2 \text{ و } 2 \text{ و } 3 : \text{دنباله‌ی غیر صعودی درجات}$$

گراف ۲ : درجات رأس ها

$$\deg(a) = 1 \text{ و } \deg(b) = 1 \text{ و } \deg(c) = 1 \text{ و } \deg(d) = 5$$

$$q = 4 \text{ اندازه‌ی گراف } \quad p = 4 \text{ مرتبه‌ی گراف}$$

$$D = 1 + 1 + 1 + 5 = 8 \text{ درجه‌ی کل گراف}$$

$$d \text{ و } c \text{ و } b \text{ و } a : \text{رئوس فرد}$$

گراف رأس زوج ندارد.

$$1 \text{ و } 1 \text{ و } 5 : \text{دنباله‌ی غیر صعودی درجات}$$

در هر دو گراف می توان گفت که درجه‌ی کل گراف دو برابر تعداد یالهای آن است.

نکته: در هر گراف درجه‌ی کل گراف (مجموع درجات رئوس) دو برابر اندازه‌ی گراف (تعداد یالها) است. یعنی:

$$D = 2q$$

اثبات: فرض کنیم $V = \{v_1, v_2, v_3, \dots, v_p\}$ مجموعه‌ی رئوس گراف G با اندازه‌ی q باشد. چون هر یال دقیقاً از دو رأس آن می‌گذرد، لذا در محاسبه‌ی مجموع درجات رئوس، هر یال دو بار شمرده می‌شود. در نتیجه:

$$D = \deg(v_1) + \deg(v_2) + \deg(v_3) + \dots + \deg(v_p) = \sum_{i=1}^p \deg(v_i) = 2q$$

نتیجه ۱: درجه‌ی کل گراف یعنی D همیشه زوج است.

نتیجه ۲: تعداد رأس‌های فرد هر گراف، زوج است.

اثبات: اگر مجموع درجات رئوس فرد در گراف $G = (V, E)$ را با A و مجموع درجات رئوس زوج را با B نشان دهیم، خواهیم داشت.

$$D = \sum_{i=1}^p \deg(v_i) = A + B$$

بنابر نتیجه‌ی ۱ مجموع درجات رئوس یعنی D زوج است. از طرفی عدد B نیز زوج است (چون از مجموع تعدادی عدد زوج بدست می‌آید). در نتیجه $A = D - B$ نیز یک عدد زوج می‌باشد و چون A مجموع تعدادی عدد فرد می‌باشد. لذا این تعداد باید زوج باشد، پس تعداد رئوس با درجه‌ی فرد، همیشه زوج است.

مثال: آیا گرافی وجود دارد که دنباله‌ی درجات رئوس آن ۰ و ۱ و ۱ و ۳ و ۳ و ۴ و ۵ باشد؟ چرا؟

حل: خیر، زیرا این گراف ۵ رأس درجه‌ی فرد دارد، در حالی که تعداد رئوس درجه‌ی فرد باید زوج باشد.

مثال: در یک گراف با ۳۵ رأس که درجه‌ی هر رأس آن حداکثر ۵ باشد، بیشترین تعداد یال کدام است؟

$$70 \quad (1) \quad 78 \quad (2) \quad 87 \quad (3) \quad 88 \quad (4)$$

حل: اگر $V = \{v_1, v_2, v_3, \dots, v_{35}\}$ مجموعه‌ی رئوس این گراف باشد. در این صورت:

$$\left. \begin{array}{l} \deg(v_1) \leq 5 \\ \deg(v_2) \leq 5 \\ \deg(v_3) \leq 5 \\ \dots \\ \deg(v_{35}) \leq 5 \end{array} \right\} \rightarrow \deg(v_1) + \deg(v_2) + \deg(v_3) + \dots + \deg(v_{35}) \leq \sum_{i=1}^{35} 5$$

$$\rightarrow D \leq 5 \times 35 \rightarrow 2q \leq 5 \times 35 \rightarrow q \leq \frac{5 \times 35}{2} \rightarrow q \leq 87.5 \xrightarrow{q \in W} q = 87$$

مثال : اگر G گرافی از مرتبه‌ی ۸ و اندازه‌ی ۱۱ طوری در نظر گرفته شود که درجه‌ی هر رأس آن فقط ۲ یا

۳ می باشد. تعیین کنید این گراف چند رأس از درجه‌ی ۲ و چند رأس از درجه‌ی ۳ دارد؟

حل: بگیریم که این گراف x رأس از درجه‌ی ۲ و y از درجه‌ی ۳ دارد، پس:

$$x + y = p \quad \text{تعداد کل رئوس}$$

$$D = 2x + 3y = 2q \quad \text{مجموع درجات رئوس}$$

$$\begin{cases} 2x + 3y = 2q \\ x + y = p \end{cases} \rightarrow \begin{cases} 2x + 3y = 22 \\ x + y = 8 \end{cases} \rightarrow x = 2, \quad y = 6$$

مثال : یک جمع ۷ نفره از دانش آموزان یک کلاس را در نظر بگیرید و فرض کنید که دوستی بین آنها یک

رابطه‌ی دو طرفه است. یعنی هر دو نفر از آنها یا هر دو با هم دوست هستند و یا هیچ یک با دیگری دوست

نیست. در این صورت :

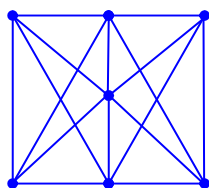
الف : این مسئله را با یک گراف مدل سازی کنید.

ب : نشان دهید که امکان ندارد درجه‌ی تمام رئوس گراف حاصل برابر ۳ باشد.

ج : نشان دهید که امکان ندارد تمام افراد دارای تعداد فردی دوست در آن جمع باشند.

حل : اگر هر دانش آموز را رأس گراف و رابطه‌ی دوستی بین دو نفر را یک یال در نظر بگیریم. در این

صورت مسئله‌ی فوق دارای گرافی به شکل زیر است.



البته فرض کردیم که برخی از دانش آموزان رابطه‌ی دوستی ندارند.

اگر درجه‌ی تمام رئوس چراف حاصل ۳ باشد، مجموع درجات برابر $3 \times 7 = 21$

خواهد شد که عددی زوج نیست. لذا این حالت امکان ندارد.

همچنین اگر درجه‌ی هر رأس عددی فرد باشد، نتیجه می‌شود که تعداد رئوس فرد گراف، فرد است که این نیز امکان ندارد.

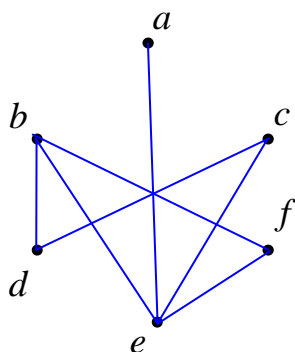
تمرین برای حل :

۵ : هفت نفر در یک اتاق هستند و برخی از آنها با یکدیگر دست می‌دهند. ۶ نفر از آنها هر کدام دقیقاً با ۲ نفر دست داده‌اند. نشان دهید که نفر هفتم نمی‌تواند دقیقاً با ۵ نفر دست داده باشد.

ماکسیمم و می نیمم درجه‌ی رأس‌ها

بزرگترین عدد در بین درجات رئوس گراف G را ماکسیمم درجه‌ی G می‌نامند و آن را با $\Delta(G)$ یا به اختصار Δ نمایش می‌دهند.

کوچکترین عدد در بین درجات رئوس گراف G را می‌نیمم درجه‌ی G می‌نامند و آن را با $\delta(G)$ یا به اختصار δ نمایش می‌دهند.



مثال : در گراف مقابل ماکسیمم و می نیمم درجه‌ی رأس‌ها را مشخص کنید.

حل:

$$\Delta = \deg(e) = 4 \quad , \quad \delta = \deg(a) = 1$$

نکته : ثابت کنید در هر گراف از مرتبه‌ی p و اندازه‌ی q رابطه‌ی $\delta \leq \frac{2q}{p} \leq \Delta$ برقرار است.

حل: گیریم که $V = \{v_1, v_2, \dots, v_p\}$

$$\left. \begin{array}{l} \delta \leq \deg(v_1) \leq \Delta \\ \delta \leq \deg(v_2) \leq \Delta \\ \delta \leq \deg(v_3) \leq \Delta \\ \dots \\ \delta \leq \deg(v_p) \leq \Delta \end{array} \right\} \rightarrow \sum_{i=1}^p \delta \leq \sum_{i=1}^p \deg(v_i) \leq \sum_{i=1}^p \Delta$$

$$\rightarrow p\delta \leq D \leq p\Delta \rightarrow p\delta \leq 2q \leq p\Delta \xrightarrow{\div p \neq 0} \delta \leq \frac{2q}{p} \leq \Delta$$

مثال: اگر در یک گراف داشته باشیم: $\Delta = 3$ و $\delta = 1$ و $q = 5$ و $p = 3n$ تعیین کنید که n چه مقداری را می‌تواند داشته باشد؟ ($n \in \mathbb{N}$)

$$7 \ (4) \quad 2 \ (3) \quad 3 \ (2) \quad 5 \ (1)$$

حل:

$$\delta \leq \frac{2q}{p} \leq \Delta \rightarrow 1 \leq \frac{2 \times 5}{3n} \leq 3 \rightarrow \frac{1}{3} \leq \frac{3n}{10} \leq 1 \rightarrow \frac{10}{3} \leq 3n \leq 10 \rightarrow \frac{10}{9} \leq n \leq \frac{10}{3}$$

$$\rightarrow 1/1 \leq n \leq 3/3 \xrightarrow{n \in \mathbb{N}} n = 2, n = 3$$

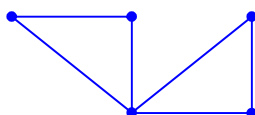
مقدار $n = 3$ غیر قابل قبول است. زیرا با قبول این مقدار رأس با درجه‌ی صفر خواهیم داشت. در حالی که مینیمم درجات یک می‌باشد.

مثال: در گراف ساده‌ی G با اندازه‌ی 6 داریم $\Delta = 4$ و $\delta = 2$ در مورد مرتبه‌ی این گراف بحث کنید. سپس با بررسی حالت‌های مختلف p ، نمودار گراف مورد نظر را رسم کنید.

حل:

$$\delta \leq \frac{2q}{p} \leq \Delta \rightarrow 2 \leq \frac{2 \times 6}{p} \leq 4 \rightarrow 1 \leq \frac{6}{p} \leq 2 \rightarrow \frac{1}{2} \leq \frac{p}{6} \leq 1 \rightarrow 3 \leq p \leq 6$$

با بررسی حالت‌های مختلف برای $p = 6$ و $p = 5$ و $p = 4$ و $p = 3$ مشاهده می‌کنیم که فقط حالت $p = 5$ قابل قبول است.



مجموعه‌ی همسایگی‌های یک رأس در گراف

اگر v یک رأس از گراف G باشد، در این صورت:

الف: مجموعه‌ی شامل همه رأس‌هایی از گراف G که به رأس v متصل هستند، **همسایگی باز** رأس v می‌گوییم و آن را با $N_G(v)$ نمایش می‌دهند. یعنی:

$$N_G(v) = \{u \in V(G) ; uv \in E(G)\}$$

ب : مجموعه‌ی شامل رأس v و همه رأس‌هایی از گراف G که به رأس v متصل هستند، **همسایگی**

بسته رأس v می‌گوییم و آن را با $N_G[v]$ نمایش می‌دهند. یعنی :

$$N_G[v] = N_G(v) \cup \{v\}$$

مثال : با توجه به گراف شکل زیر می‌توان نوشت:

$$N_G(a) = \{b\}$$

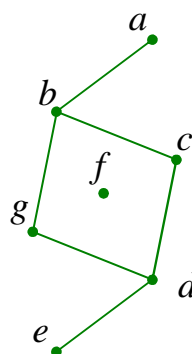
$$N_G(b) = \{a, c, g\}$$

$$N_G(f) = \{\}$$

$$N_G[a] = \{a, b\}$$

$$N_G[c] = \{c, d, b\}$$

$$N_G[f] = \{f\}$$



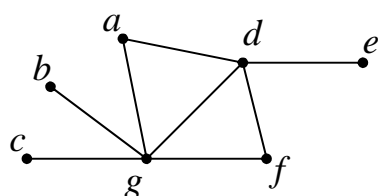
یال‌های مجاور

دو یا چند یال را **مجاور** گوییم، هرگاه رأسی وجود داشته باشد که آنها به آن متصل باشند. به طور مثال در

شکل مثال قبل یال‌های bc و dc مجاور هستند ولی دو یال ab و cd مجاور نمی‌باشند.

زیر گراف

یک زیر گراف از گراف G گرافی است که مجموعه‌ی رئوس آن، زیر مجموعه‌ای از مجموعه‌ی رئوس



$((G))$

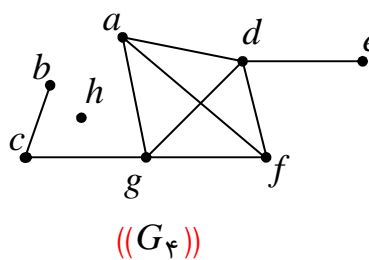
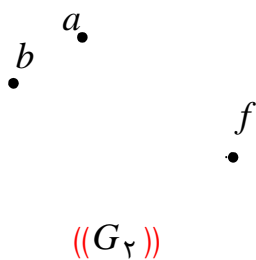
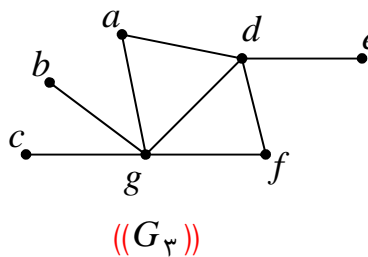
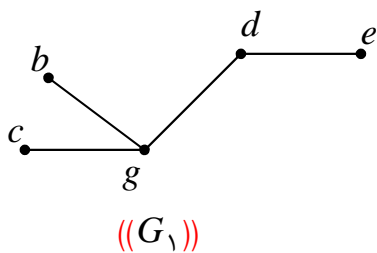
گراف G و مجموعه‌ی یال‌های آن زیر مجموعه‌ای از مجموعه‌ی

یال‌های گراف G باشد. به طور مثال گراف‌های

گراف G_1 و G_2 و G_3 که در شکل مقابل آمده‌اند. زیر گراف

هایی از گراف G می‌باشند. ولی گراف G_4 زیر گراف G نمی‌

باشد.



نتیجه:

۱: هر گراف زیر گراف خودش است.

۲: گراف تهی با مجموعه رأس های V ، زیر گراف هر گراف با همین مجموعه‌ی رأس ها است.

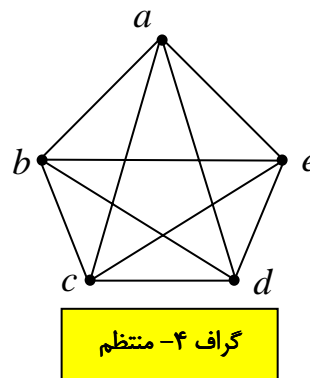
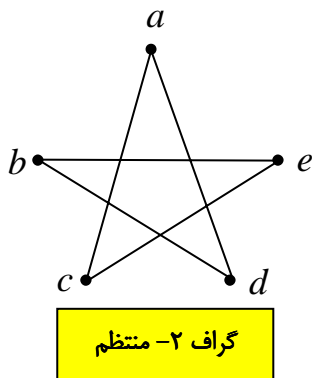
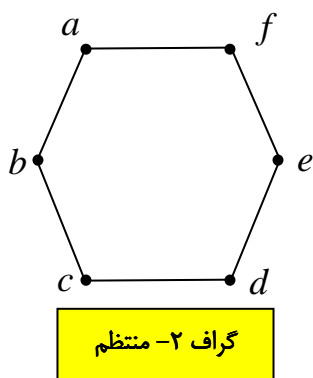
گراف منتظم

یک گراف را منتظم گویند، هرگاه

(الف) درجه‌ی هر رأس آن برابر یک عدد صحیح و نامنفی باشد.

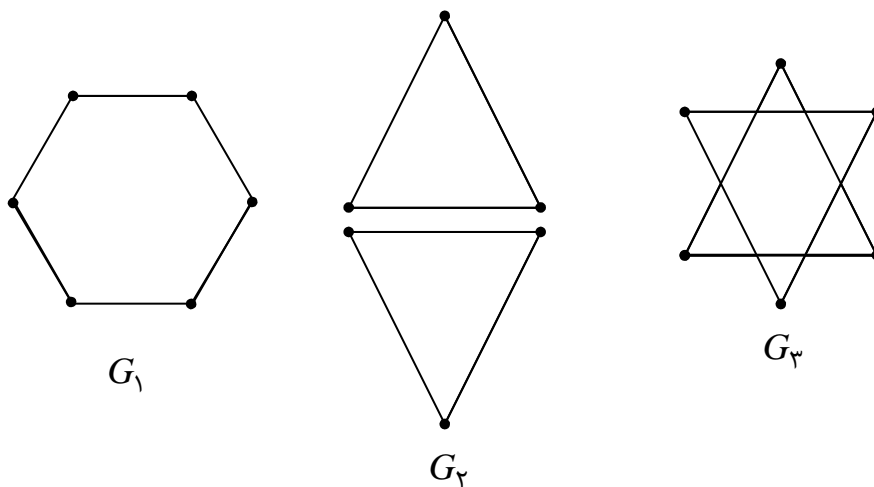
(ب) تمام رأس های آن درجه‌ی مساوی داشته باشند.

اگر در یک گراف منتظم درجه‌ی هر رأس r باشد، آن گراف را r - منتظم گویند.



مثال: گراف‌هایی رسم کنید که ۲-منتظم بوده و از مرتبه‌ی ۶ باشند.

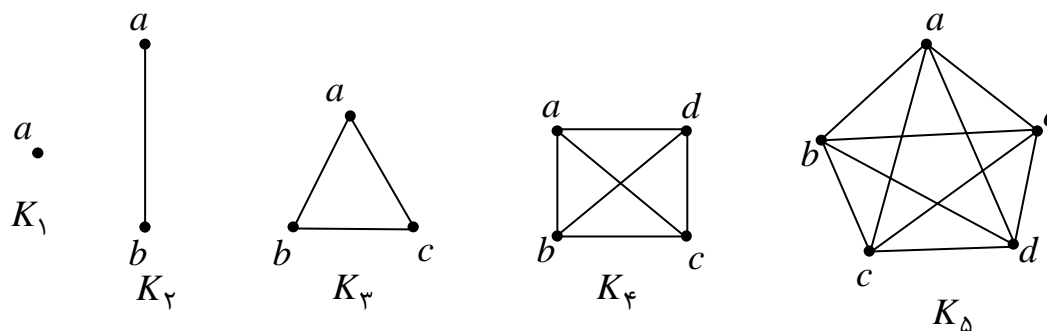
حل:



گراف کامل

یک گراف از مرتبه‌ی p را یک گراف **کامل** می‌گوییم، هرگاه درجه‌ی هر رأس آن $p - 1$ باشد.

گراف کامل از مرتبه‌ی p را با K_p نمایش می‌دهند. در نمودارهای زیر گراف‌های کامل از مرتبه‌ی ۱ تا ۵ رسم شده است.

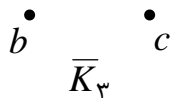


نتیجه: در هر گراف کامل مجموعه‌ی همسایگی بسته‌ی یک رأس مانند v ، برابر تمام رأس‌های گراف است. یعنی:

$$N_G[v] = V$$

گراف تهی

یک گراف از مرتبه‌ی p را **تهی** می‌گوییم، هرگاه هیچ یالی نداشته باشد. گراف a تهی از مرتبه‌ی p را با \bar{K}_p نمایش می‌دهند. مانند گراف مقابل:



چند نکته:

۱: تعداد یال‌های هر گراف r - منتظم از مرتبه‌ی p برابر $\frac{1}{2}pr$ است. زیرا:

$$\begin{cases} D = 2q \\ D = pr \end{cases} \rightarrow 2q = pr$$

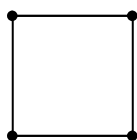
یعنی در گراف منتظم pr زوج است. (پس در گراف منتظم p و r هر دو با هم فرد نیستند).

۲: هر گراف کامل از مرتبه‌ی p یک گراف $(p-1)$ - منتظم است و در نتیجه در هر گراف کامل از

مرتبه‌ی p داریم:

$$r = p - 1 \quad \text{و} \quad q = \frac{1}{2}p(p-1)$$

۳: ممکن است گرافی منتظم باشد ولی کامل نباشد. مانند گراف زیر که ۲- منتظم است ولی کامل نیست.



۴: هر گراف تهی از مرتبه‌ی p یک گراف ۰- منتظم است.

۵: در هر گراف r - منتظم همواره $\delta = \Delta = r$ است.

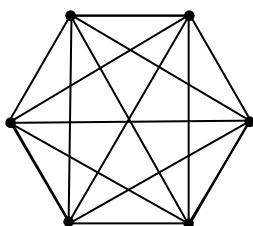
۶: اگر در یک گراف $\delta = \Delta$ باشد، آن گراف منتظم است.

۷: در هر گراف کامل تمام رئوس با هم مجاورند، یعنی بین هر دو رأس آن یک یال وجود دارد.

۸: در هر گراف r - منتظم همواره $r \leq p - 1$ است.

مثال: گراف کامل K_6 را رسم کنید.

حل:



مثال: تعداد یال‌های گراف کامل از مرتبه‌ی p از تعداد یال‌های گراف کامل از مرتبه‌ی $p - 2$ به تعداد ۱۳ واحد بیشتر است. مقدار p را پیدا کنید.

حل:

$$۱۳ + \text{تعداد یال‌های گراف کامل از مرتبه‌ی } p - 2 = \text{تعداد یال‌های گراف کامل از مرتبه‌ی } p$$

$$\Rightarrow \frac{p(p-1)}{2} = \frac{(p-2)(p-3)}{2} + 13$$

$$\rightarrow p^2 - p = p^2 - 5p + 6 + 26 \rightarrow 4p = 32 \rightarrow p = 8$$

مثال: گرافی ۳-منتظم از مرتبه‌ی p با اندازه‌ی q داده شده است. اگر $2q = 5p - 8$ باشد. مقادیر p

و q را بیابید.

حل:

$$\begin{cases} 2q = 5p - 8 \\ 2q = 3p \end{cases} \rightarrow 5p - 8 = 3p \rightarrow p = 4, \quad q = 6$$

مثال: آیا گراف تمرین قبل کامل است؟ چرا؟

حل: چون این گراف ۳-منتظم از مرتبه‌ی ۴ است پس کامل می‌باشد.

مثال: اگر در یک گراف ۶-منتظم، داشته باشیم: $q - 2p = 16$ مقادیر p و q را بیابید.

حل:

$$\begin{cases} q - 2p = 16 \\ 2q = 6p \end{cases} \rightarrow \begin{cases} q - 2p = 16 \\ q = 3p \end{cases} \rightarrow 3p - 2p = 16 \rightarrow p = 16, \quad q = 48$$

مثال: ثابت کنید که گرافی ۵-منتظم از مرتبه‌ی ۱۷ وجود ندارد.

حل: (اثبات به روش برهان خلف) بگیریم که چنین گرافی وجود دارد و مرتبه‌ی آن p می‌باشد. پس:

$$2q = pr \rightarrow 2q = 17 \times 5$$

و این ممکن نیست زیرا $2q$ زوج است ولی $17 \times 5 = 85$ فرد می‌باشد و نمی‌توانند برابر باشند.

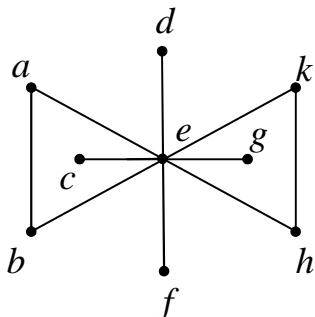
مثال: پنج نفر به سفر می‌روند و قبل از سفر قرار می‌گذارند، هرکس به سه نفر دیگر نامه بفرستد. آیا امکان

دارد، هرکس به آن سه نفری نامه بفرستد که از آنها نامه دریافت می‌کند، چرا؟

حل: اگر هر نفر را رأس و هر نامه را یال در نظر بگیریم. در این صورت

$$2q = pr \rightarrow 2q = 5 \times 3$$

و چنین چیزی ممکن نیست.



مثال: به گراف مقابل چند یال اضافه شود، تا به گراف کامل تبدیل

شود.

حل با توجه به گراف داریم: $q = 10$ و $p = 9$ حال اگر قرار است

این گراف به یک گراف کامل تبدیل شود. باید $\frac{p(p-1)}{2} = \frac{9 \times 8}{2} = 36$ یال داشته باشیم. لذا باید به

تعداد $26 = 36 - 10$ یال به این گراف اضافه شود تا کامل شود.

مثال: یک گراف کامل دارای ۵۵ یال است. درجه‌ی هر رأس آن را بیابید.

حل:

$$q = \frac{p(p-1)}{2} \rightarrow 55 = \frac{p(p-1)}{2} \rightarrow p(p-1) = 110 \rightarrow p = 11$$

$$r = p - 1 \rightarrow r = 11 - 1 = 10$$

مثال: مرتبه‌ی یک گراف برابر ۸ و اندازه‌ی آن ۲۷ می باشد. حساب کنید که درجه‌ی چند رأس آن ماکسیمم است.

حل: برای اینکه این گراف دارای تعداد یالهای بیشتری باشد، باید کامل از مرتبه‌ی ۸ باشد. لذا حداکثر تعداد

یالهای آن برابر $\frac{p(p-1)}{2} = \frac{8 \times 7}{2} = 28$ خواهد شد. چون اندازه‌ی گراف ۲۷ است، لذا این گراف

کامل K_8 بوده و یک یال از آن حذف شده است. پس به جای اینکه ۸ رأس از درجه ۷ داشته باشد، دارای

شش رأس از درجه‌ی ۷ و دو رأس از درجه‌ی ۶ می باشد. پس شش رأس آن درجه‌ی ماکزیمم دارند.

مثال: یک گراف r - منتظم از مرتبه‌ی ۹ وجود دارد. عدد r کدام است؟

$$10(4) \quad 7(3) \quad 6(2) \quad 5(1)$$

حل:

$$2q = pr \rightarrow 2q = 9r$$

لذا r باید زوج باشد. از طرفی $r \leq p - 1$ پس $r \leq 9 - 1 = 8$ در نتیجه گزینه دو درست است.

مثال: اگر در یک گراف داشته باشیم: $\delta = \Delta = 6$ و $\sum_{i=1}^p \deg(v_i) = 42$ مرتبه این گراف را بیابید.

حل: چون $\delta = \Delta$ می باشد، این گراف r - منتظم است و $r = 6$

$$D = \sum_{i=1}^p \deg(v_i) = 2q \xrightarrow{2q=pr} 2q = 6p \xrightarrow{D=2q=42} 6p = 42 \rightarrow p = 7$$

مثال: یک گراف کامل 120 یال دارد. تعداد رأس های این گراف را به دست آورید.

حل:

$$q = \binom{p}{2} \rightarrow 120 = \frac{p(p-1)}{2} \rightarrow p(p-1) = 240 \rightarrow p(p-1) = 16 \times 15 \rightarrow p = 16$$

مثال: در کدام گراف کامل، تعداد رأس ها، نصف تعداد یال ها است؟

$$K_{10} (4) \quad K_6 (3) \quad K_5 (2) \quad K_4 (1)$$

حل:

$$q = \binom{p}{2} \xrightarrow{p=\frac{q}{2} \rightarrow 2p=q} 2p = \frac{p(p-1)}{2} \xrightarrow{p \neq 0} p-1 = 4 \rightarrow p = 5$$

مثال: یک گراف ساده 35 یال دارد. این گراف حداکثر چند رأس درجه‌ی 8 دارد؟

$$5 (4) \quad 8 (3) \quad 7 (2) \quad 2 (1)$$

حل: تعداد یال های گراف کامل K_q برابر $\binom{q}{2} = 36$ می باشد. حال اگر از این گراف یک یال کم

کنیم. دو رأس درجه 7 و هفت رأس درجه 8 خواهیم داشت.

مثال: در یک گراف $p = 10$ و $q = 40$ می باشد. مینیمم درجه‌ی رئوس چند است؟

حل : تعداد یال های گراف کامل K_1 برابر $q = \binom{10}{2} = 45$ می باشد. حال اگر فقط از یک رأس این

گراف ۵ یال حذف کنیم. درجه‌ی آن رأس از ۹ به $9 - 5 = 4$ تبدیل می شود. لذا $\delta = 4$.

تمرین برای حل :

۶ : یک گراف کامل دارای ۳۶ یال است .

الف : تعداد رئوس گراف را تعیین کنید. ب : مقدار $\Delta(G)$ و $\delta(G)$ را مشخص کنید.

۷ : در هر مورد و در صورت امکان یک گراف منتظم رسم کنید.

الف : گراف ۴ - منتظم که دارای ۶ رأس باشد. ب : گراف ۳ - منتظم که دارای ۵ رأس باشد.

۸ : یک گراف ۴ رأسی غیر تهی و k - منتظم رسم کنید که

الف : k بیشترین مقدار را داشته باشد.

ب : k کمترین مقدار را داشته باشد.

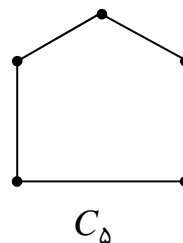
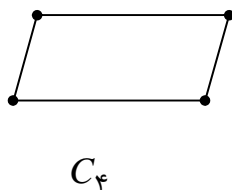
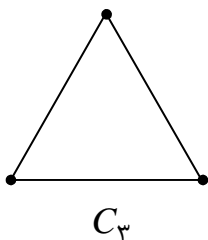
۹ : یک گراف ۵ رأسی غیر تهی و k - منتظم رسم کنید که

الف : k بیشترین مقدار را داشته باشد.

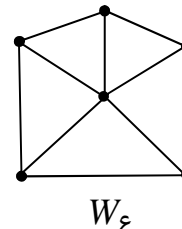
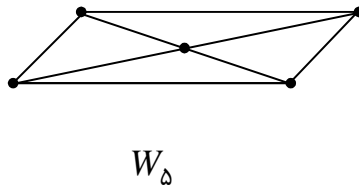
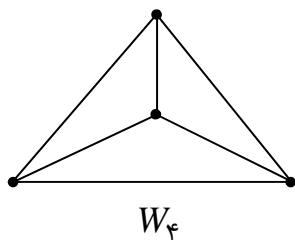
ب : k کمترین مقدار را داشته باشد.

گراف دور و گراف چرخ

هر گراف ۲- منتظم از مرتبه‌ی p را گراف دور می گویند و آن را با C_p نمایش می دهند.



اگر یک رأس به گراف دور اضافه شود و این رأس جدید به سایر رأس‌های گراف دور متصل شود. گراف جدید را گراف چرخ می‌گویند و آن را با W_p نمایش می‌دهند.



تذکره: هر گراف از مرتبه‌ی p که درجه‌ی یک رأس آن $p - 1$ و درجه‌ی بقیه‌ی رئوس برابر ۳ باشد. گراف چرخ می‌باشد.

مکمل گراف

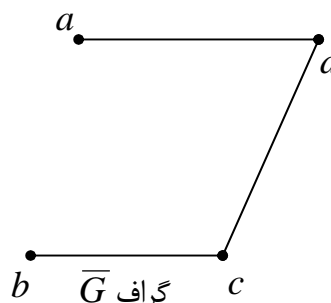
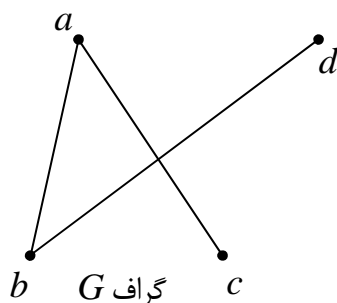
دو گراف $G_1(V_1, E_1)$ و $G_2(V_2, E_2)$ را مکمل گویند، هرگاه:

$$\text{الف: } V_1 = V_2 = V \quad \text{ب: } E_1 \cup E_2 = E$$

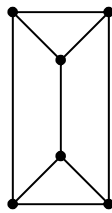
$$\text{ج: } E_1 \cap E_2 = \Phi \quad \text{د: } G = (V, E) \text{ کامل باشد.}$$

به عبارت دیگر دو گراف با رأس‌های یکسان و یال‌های متفاوت را مکمل همدیگر می‌نامند، هرگاه از اجتماع آنها یک گراف کامل حاصل شود.

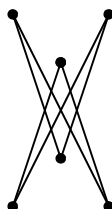
اگر G یک گراف باشد، مکمل گراف G را با \bar{G} نمایش می‌دهند. به دو گراف زیر توجه کنید.



مثال : مکمل گراف زیر را رسم کنید.



حل:



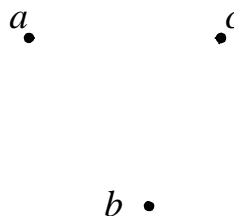
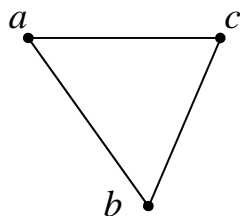
نتیجه :

۱ : اگر بین دو رأس از یک گراف، یالی وجود داشته باشد، در گراف مکمل آن، بین این دو رأس یال وجود

ندارد و برعکس

۲ : اجتماع دو گراف مکمل همواره یک گراف کامل است.

۳ : مکمل هر گراف تهی، یک گراف کامل و مکمل هر گراف کامل یک گراف تهی است.



۴ : مکمل یک گراف ساده با p رأس و q یال، دارای p رأس ولی $\binom{p}{2} - q$ یال است.

مثال : یک گراف ساده مانند G از مرتبه‌ی ۸ دارای ۲۰ یال می باشد. حساب کنید مکمل آن یعنی \overline{G} چند

یال دارد.

حل :

$$\binom{p}{2} - q = \binom{8}{2} - 20 = \frac{8(8-1)}{2} - 20 = 28 - 20 = 8$$

تمرین برای حل :

۱۰: گراف مقابل را در نظر بگیرید و سپس به سؤالات زیر پاسخ دهید.

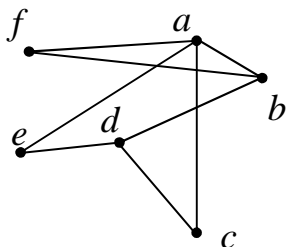
الف : مقادیر Δ و δ را بنویسید.

ب : درجه‌ی کل گراف چند است؟

پ : مجموعه‌های $N_G(a)$ و $N_G[a]$ را بنویسید.

ت : نام دو یال را بنویسید که مجاور نباشند.

ث : مکمل گراف G را رسم کنید.



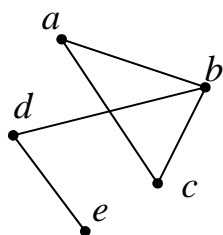
(G)

۱۱: اگر v یک رأس از گراف G از مرتبه‌ی p از آن باشد و $d_G(v)$ و $d_{\bar{G}}(v)$ به ترتیب درجه‌ی رأس

v در گراف‌های G و \bar{G} باشند. مقدار $d_G(v) + d_{\bar{G}}(v)$ را به دست آورید.

۱۲: اگر G یک گراف با p رأس باشد، مقدار $q(G) + q(\bar{G})$ به دست آورید.

۱۳: اگر G یک گراف با p رأس باشد، چه رابطه‌ای بین تعداد یال‌های گراف‌های G و \bar{G} و K_p وجود دارد؟



۱۴: گراف G در شکل مقابل داده شده است.

الف : درجات رئوس a و b در گراف \bar{G} را تعیین کنید.

ب : مجموع درجات رأس‌های گراف \bar{G} را به دست آورید.

مسیر گراف

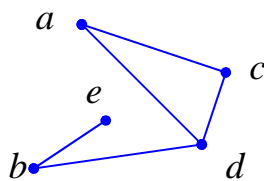
در یک گراف هر دنباله از یال که برای ارتباط بین دو رأس متفاوت (یا غیر متفاوت) بکار می‌رود، را **مسیر** می‌نامند.

توجه : اگر u و v دو رأس متفاوت از یک گراف مانند G باشند، یک مسیر از u به v در گراف G دنباله

ای است شامل $m + 1$ رأس دو به دو متفاوت که از u آغاز و به v ختم می‌شود. بطوری که هر دو رأس

متوالی این دنباله در گراف G مجاور باشند. (مگر اینکه احتمالاً ابتدا و انتهای آن یکسان باشند.)

توجه داشته باشید که در نامگذاری مسیرها از رأس‌ها استفاده می‌کنیم. مانند: مسیر $acdb$ در گراف زیر



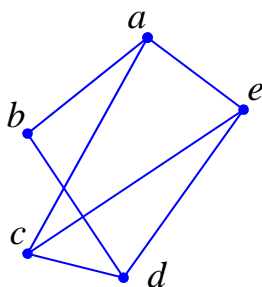
تعداد یالهای هر مسیر (عدد m) را طول مسیر می نامند. اگر دنباله ای فقط شامل یک رأس مانند v باشد، طول آن مسیر را صفر از v به v می گویند.

مثال : با توجه به گراف فوق یک مسیر به طول صفر، یک مسیر به طول یک، یک مسیر به طول دو، یک مسیر به طول سه، یک مسیر به طول چهار و همچنین یک مسیر به طول پنج بنویسید.

حل:

| | |
|-------------|-----------------|
| dd | مسیر به طول صفر |
| be | مسیر به طول ۱ |
| cdb | مسیر به طول ۲ |
| $adbe$ | مسیر به طول ۳ |
| $acdbe$ | مسیر به طول ۴ |
| وجود ندارد. | مسیر به طول ۵ |

مثال : در گراف مقابل تمام مسیر های از a به b را بنویسید.

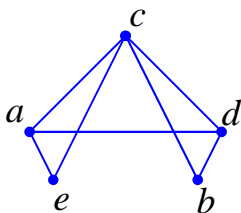


حل:

| طول مسیر | مسیر | |
|----------|---------|------------|
| ۱ | ab | مسیر اول |
| ۳ | $acdb$ | مسیر دوم |
| ۴ | $acedb$ | مسیر سوم |
| ۳ | $aedb$ | مسیر چهارم |
| ۴ | $aecdb$ | مسیر پنجم |

مثال: در گراف مقابل چند مسیر به طول ۳ از a به b وجود دارد؟

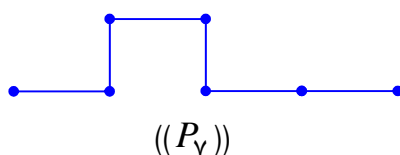
۵(۱) ۴(۲) ۳(۳) ۲(۴)



حل: از a به b فقط سه مسیر به طول ۳ وجود دارد. این مسیرها عبارتند از

$acdb$ و $aecb$ و $adcb$

توجه: گرافی که تنها از یک مسیر n رأسی تشکیل شده باشد را خطی می‌نامند و آن را با P_n نمایش می‌دهیم. مانند گراف شکل زیر



نتیجه: در گراف خطی P_n همواره دو رأس از درجه‌ی ۱ و $n - 2$ رأس درجه‌ی ۲ وجود دارد.

مثال: فرض کنید G یک گراف باشد و داشته باشیم $\delta(G) \geq 4$. نشان دهید که G شامل یک مسیر به

طول بزرگتر یا مساوی ۴ است.

حل: چون در این گراف $\delta(G) \geq 4$ پس هر رأس و از جمله v_1 حتماً به رأس دیگری متصل است. (زیرا

اگر چنین نباشد درجه‌ی آن صفر می‌باشد که با فرض مسئله تناقض دارد).

فرض کنیم که v_1 به v_2 متصل می‌باشد. در این صورت حتماً v_2 به رأسی دیگر غیر از v_1 متصل است. (زیرا

زیرا اگر چنین نباشد، درجه‌ی آن ۱ خواهد بود که با فرض مسئله تناقض دارد).

فرض کنیم که v_2 به v_3 متصل است. در این صورت حتماً v_3 به رئوسی دیگر غیر از v_1 و v_2 متصل است.

(زیرا اگر چنین نباشد، درجه‌ی آن ۲ خواهد بود که با فرض مسئله تناقض دارد).

فرض کنیم که v_3 به v_4 متصل است. در این صورت حتماً v_4 به رئوسی دیگر غیر از v_1 و v_2 و v_3 متصل

است. (زیرا اگر چنین نباشد، درجه‌ی آن ۳ خواهد بود که با فرض مسئله تناقض دارد).

فرض کنیم که v_4 به v_5 متصل است. لذا مسیر $v_1v_2v_3v_4v_5$ یک مسیر به طول ۴ در گراف G است.

تمرین برای حل :

۱۵ : فرض کنید G یک گراف باشد و داشته باشیم $\delta(G) \geq k$. تعیین کنید که کدام یک از گزاره های زیر درست و کدام یک نادرست است. آنکه درست است ثابت کنید و برای آنکه نادرست است، مثال نقض بنویسید.

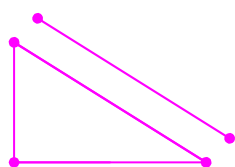
الف : G لزوماً شامل دوری به طول k است.

ب : G لزوماً شامل دوری به طول $k + 1$ است.

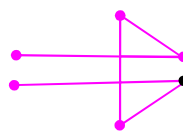
گراف همبند و گراف ناهمبند

یک گراف را **همبند** می نامیم، هرگاه بین هر دو رأس آن حداقل یک مسیر وجود داشته باشد. اگر یک گراف همبند نباشد، آن را **ناهمبند** می نامند.

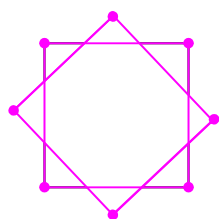
در مثال های زیر گراف های ۱ و ۳ همبند و گراف های ۲ و ۴ ناهمبند می باشند.



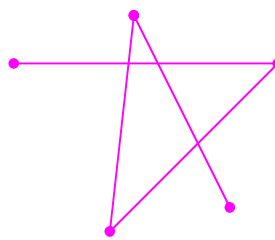
گراف ۲



گراف ۱



گراف ۴



گراف ۳

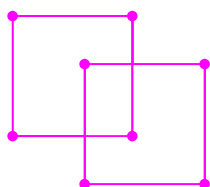
نتیجه :

۱ : در گراف ساده از مرتبه p ، اگر درجه‌ی یکی از رأس ها $p - 1$ باشد. این گراف همبند است.

۲ : هر گراف کامل همبند است.

۳ : در یک گراف همبند با بیش از یک رأس درجه‌ی هر رأس حداقل یک می باشد.

۴ : هر گراف تهی با بیش از یک رأس ناهمبند است.



مثال: آیا هر گراف r - منتظم همبند است؟ چرا؟

حل: خیر، گراف زیر 2 - منتظم است ولی همبند نیست.

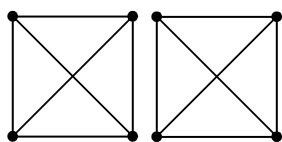
مثال: در یک گراف 3 - منتظم از مرتبه‌ی p داریم: $q + 4 = 2p$

الف) مقدار p و q را بدست آورید. ب) یک گراف همبند و یک گراف ناهمبند با این شرایط رسم کنید.

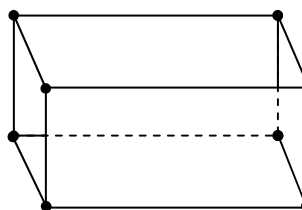
حل:

$$q + 4 = 2p \rightarrow q = 2p - 4 \xrightarrow{2q=rp} 2(2p - 4) = 3p \rightarrow p = 8$$

$$q = 2p - 4 = 12$$



گراف ناهمبند



گراف همبند

مثال: یک گراف همبند از مرتبه‌ی 20 داده شده است، حداقل و حداکثر اندازه‌ی این گراف را بیابید.

حل: واضح است که در هر گراف همبند داریم.

$$p - 1 \leq q \leq \frac{p(p-1)}{2} \rightarrow 20 - 1 \leq q \leq \frac{20 \cdot (20-1)}{2} \rightarrow 19 \leq q \leq 190$$

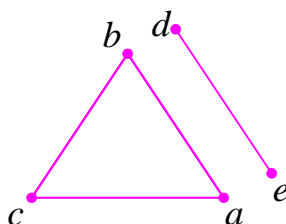
مثال: گراف $G = (V, E)$ که در آن $V = \{a, b, c, d, e\}$ و $E = \{ab, ac, bc, de\}$ داده شده است.

الف) نمودار این گراف را رسم کنید.

ب) درجه‌ی تمامی رأس‌ها را به صورت دنباله‌ی غیر صعودی بنویسید.

ج) آیا این گراف همبند است؟ چرا؟

حل:



۱ و ۱ و ۲ و ۲ و ۲ دنباله‌ی درجات

گراف همبند نیست، زیرا مثلاً از a به d مسیر وجود ندارد.

نکته :

۱ : اگر گراف G ناهمبند باشد، آنگاه تعداد یال های آن حداکثر $\binom{p-1}{2}$ می باشد.

۲ : اگر گراف G از مرتبه‌ی p حداقل $1 + \binom{p-1}{2}$ یال داشته باشد، آنگاه این گراف حتماً همبند است.

مثال : گراف ناهمبند G از مرتبه‌ی ۵ داده شده است. حداکثر تعداد یال های آن را به دست آورید.

حل :

$$\binom{p-1}{2} = \binom{5-1}{2} = \binom{4}{2} = \frac{4 \times 3}{2} = 6$$

مثال : حداقل تعداد یال های گراف همبند از مرتبه‌ی ۵ را تعیین کنید.

حل :

$$\binom{p-1}{2} + 1 = \binom{5-1}{2} + 1 = \binom{4}{2} + 1 = \frac{4 \times 3}{2} + 1 = 6 + 1 = 7$$

توجه : اگر در یک گراف $\delta \geq \frac{p-1}{2}$ باشد. آنگاه آن گراف همبند است.

مثال : در یک گراف از مرتبه‌ی ۸ حداقل مقدار δ را طوری بیابید که این گراف همبند شود.

حل :

$$\delta \geq \frac{p-1}{2} \rightarrow \delta \geq \frac{8-1}{2} \rightarrow \delta \geq 3/5 \rightarrow \delta = 4$$

توجه :

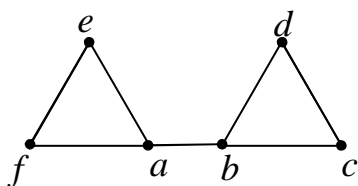
۱ : اگر G گرافی ناهمبند باشد. آنگاه مکمل آن یعنی \bar{G} همبند است.

۲ : اگر \bar{G} گرافی ناهمبند باشد. آنگاه مکمل آن یعنی G همبند است.

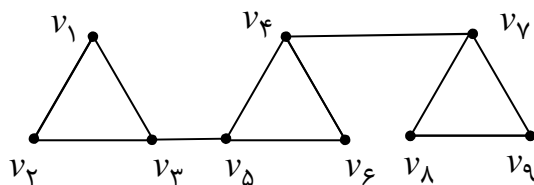
توجه : در یک گراف همبند، یک یال را **پل** می نامند، هرگاه با

حذف آن یال (بدون حذف رئوس انتهایی آن) گراف مفروض

ناهمبند شود. مانند یال ab در گراف مقابل



مثال: گراف مقابل چند پل دارد.

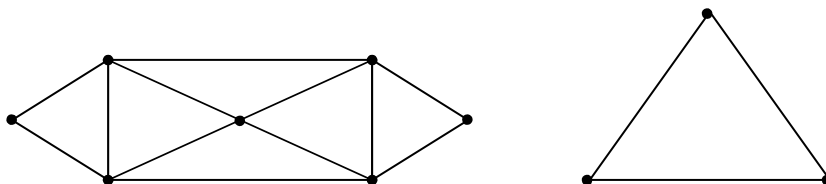


حل: این گراف دو پل دارد. v_3v_4 و v_4v_7 . زیرا با حذف یکی از آنها گراف حاصل ناهمبند می‌شود.

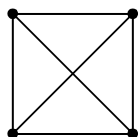
گراف اویلری

یک گراف غیر تهی را **اویلری** می‌گویند، هرگاه درجه‌ی تمام رأس‌های آن عدد طبیعی زوج باشد. مانند

گراف‌های زیر



ولی گراف زیر اویلری نیست.

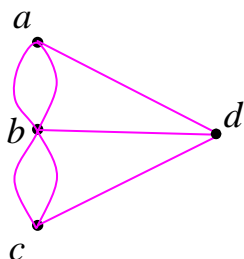


نتیجه:

۱: در هر گراف اویلری می‌توان روی تمام یالها حرکت کرد بطوری که از کلیه‌ی یالهای گراف فقط یک بار

گذشت.

۲: اگر گراف G اویلری باشد، آنگاه تمام رأس‌های آن درجه‌ی زوج دارند.

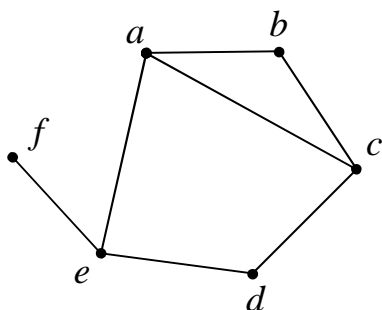


۳: طبق تعریف گراف اویلری، گراف مربوط به پل کونیگسبرگ اویلری نیست.

۴: هر گراف کامل K_p که در آن p عددی فرد باشد، اویلری است.

دور گراف

در یک گراف هر مسیر را که رأس ابتدایی و انتهایی آن یکسان باشند را یک دور می نامند. طول مسیر هر دور گراف را طول آن دور می گویند.



مثلاً: در گراف مقابل مسیر های $acdea$ و $abcdea$ و $abca$ دور هستند که به ترتیب دارای طولی برابر ۵ و ۴ و ۳ می باشند. توجه داشته باشیم که در هر دور رأس تکراری بجز ابتدا و انتها نداریم.

نتیجه :

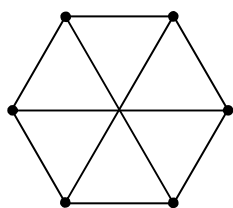
۱: طول هر دور نمی تواند کمتر از ۳ باشد.

۲: هر دور از یک گراف متشکل از m ($m \geq 4$) رأس دارای طولی برابر $m - 1$ است.

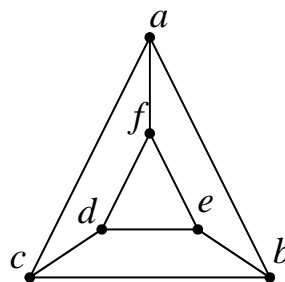
مثال : گرافی ۳- منتظم رسم کنید که:

الف) شامل دوری به طول ۳ باشد. ب) دوری به طول ۳ نداشته باشد.

حل:



دور به طول ۳ ندارد.



دور های به طول ۳: $abca$ و $fdef$

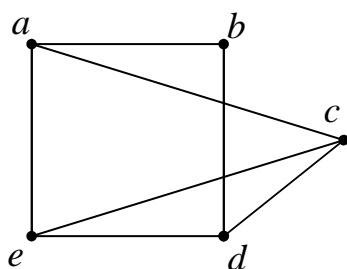
مثال : در یک گراف داریم: $V = \{a, b, c, d, e\}$ و $E = \{ab, ac, ae, bd, ce, cd, de\}$

الف) این گراف را رسم کنید.

ب) یک دور به طول ۴ و یک دور به طول ۵ در این گراف را بنویسید.

ج) نام یالهایی را بنویسید که اگر به این گراف اضافه شوند، گراف حاصل کامل می شود.

حل:



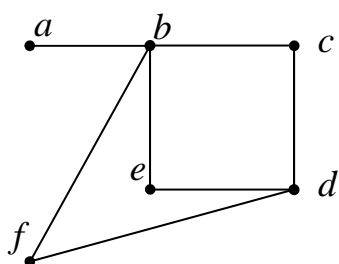
دور به طول ۴ : $abdea$
دور به طول ۵ : $abdcea$

اگر قرار است این گراف کامل شود، پس باید $\frac{p(p-1)}{2} = \frac{5 \times 4}{2} = 10$ یال داشته باشد. ولی اکنون گراف

دارای فقط ۷ یال است لذا به تعداد $10 - 7 = 3$ یال باید اضافه شود. این یالها عبارتند از: ad و be و bc

مثال: در یک گراف همبند، درجه‌ی رأس‌ها به ترتیب ۱ و ۲ و ۲ و ۳ و ۴ می‌باشند. اگر در این گراف دو رأس

با درجه‌های بزرگتر مجاور نباشند، تعداد دورهای به طول ۳ در این گراف را بیابید.

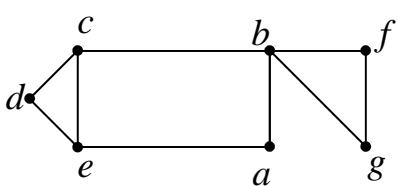


حل: چون رئوس به درجه‌های ۳ و ۴ مجاور نیستند، پس نمودار این

گراف به شکل زیر می‌باشد. بدیهی است که این گراف دوری به

طول ۳ ندارد.

مثال: بزرگترین دور در گراف زیر از چند رأس متفاوت تشکیل شده است؟



حل: در این گراف دور $abcdea$ بزرگترین دور است، پس

دارای ۵ رأس می‌باشد.

نکته:

۱: گراف تهی مسیر به طول یک یا بیشتر ندارد.

۲: هر گراف تهی (\bar{K}_p) دور ندارد.

۳: هر گراف که تعداد رأس‌های آن کمتر از ۳ باشد، نمی‌تواند دور داشته باشد.

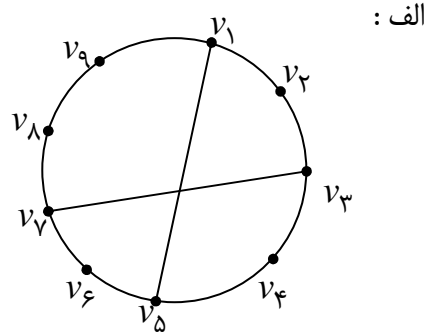
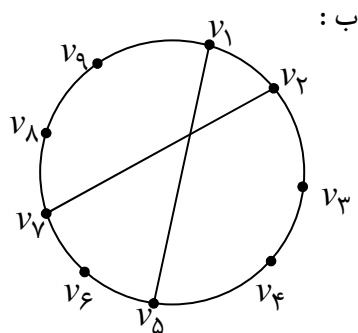
تمرین برای حل:

۱۵: یک گراف ۹ رأسی را در نظر بگیرید. سپس در هر مورد گراف را طوری رسم کنید که:

الف : دورهایی به طول ۵ و ۶ و ۷ و ۹ داشته باشد و هیچ دوری به طول غیر از اعداد مذکور نداشته باشد.

ب : دورهایی به طول ۵ و ۶ و ۷ و ۸ و ۹ داشته باشد و دوری به طول غیر از اعداد مذکور نداشته باشد.

حل:

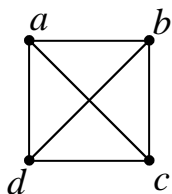


گراف هامیلتونی

اگر در یک گراف از مرتبه‌ی p ($p \geq 3$) دوری به طول p وجود داشته باشد آن گراف را **هامیلتونی** می

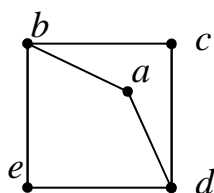
نامند. در هر گراف هامیلتونی دور به طول p را دور هامیلتونی می نامند.

توجه: دور هامیلتونی دوری است که از تمام رئوس گراف می گذرد.



مثال: گراف مقابل یک گراف هامیلتونی از مرتبه‌ی ۴ است و دور $abcd$ یک دور

هامیلتونی به طول ۴ است.



مثال: گراف زیر هامیلتونی نیست، زیرا در آن دوری وجود ندارد که از همه

ی رأس ها بگذرد.

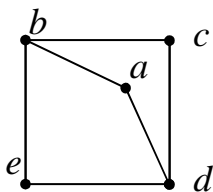
مثال: نشان دهید که هر گراف هامیلتونی، همبند است.

حل: اگر گراف G هامیلتونی باشد، در این صورت شامل دوری است که از تمام رئوس می گذرد، بنابراین

درجه هر رأس آن حداقل دو است و تمام رئوس به هم متصلند، یعنی بین هر دو رأس آن مسیر وجود دارد،

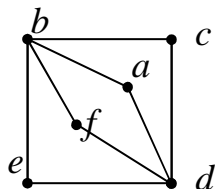
پس همبند است.

مثال: آیا هر گراف همبند، هامیلتونی است؟ چرا؟



حل: خیر، گراف مقابل همبند است ولی هامیلتونی نیست.

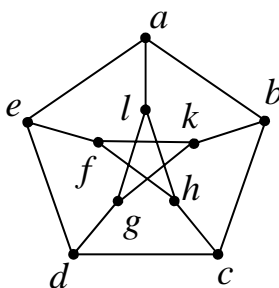
مثال: گرافی رسم کنید که اویلری باشد و هامیلتونی نباشد.



حل:

مثال: ثابت کنید که در گراف هامیلتونی درجه‌ی هر رأس حداقل ۲ است.

حل: چون گراف هامیلتونی همبند است، پس هر رأس باید حداقل با دو رأس دیگر مجاور باشد. لذا درجه‌ی آن رأس حداقل ۲ می‌باشد.



مثال: گراف مقابل را گراف پترسن می‌نامند. دور های این گراف را

بنویسید و نشان دهید که این گراف هامیلتونی نیست.

حل:

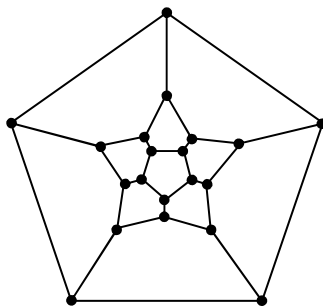
دور به طول ۵: $abcdea$ دور به طول ۶: $abcdgla$

دور به طول ۸: $bcdglhfk$ دور به طول ۹: $fhl gkbcdef$

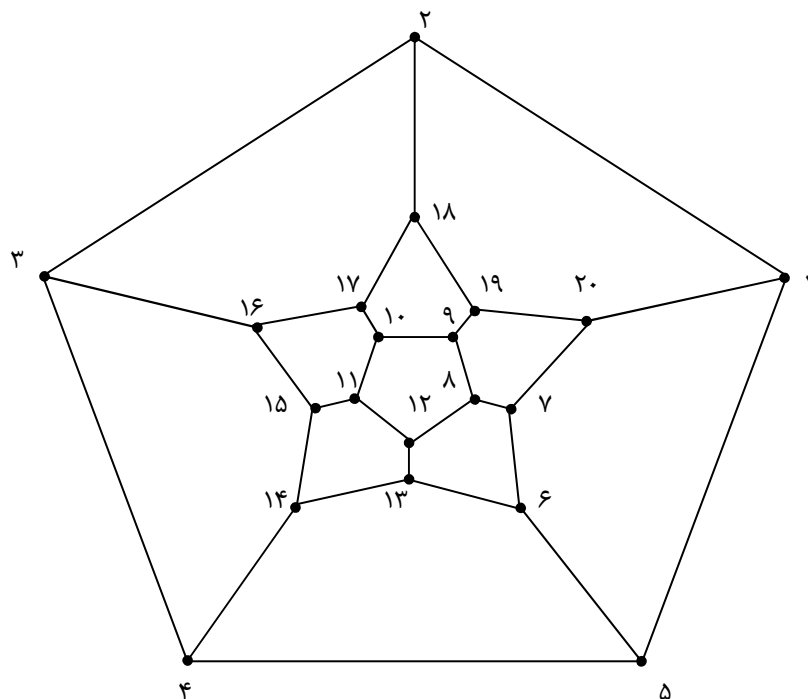
مرتبه این گراف ۱۰ است و چون این گراف دوری به طول ۱۰ ندارد، پس هامیلتونی نیست.

توجه: گراف پترسن گرافی همبند و ۳-منتظم است. این گراف از مرتبه‌ی ۱۰ و اندازه‌ی ۱۵ می‌باشد.

مثال: آیا گراف زیر هامیلتونی است، چرا؟



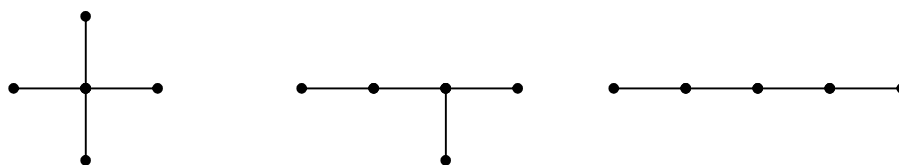
حل: این گراف هامیلتونی است. چون دوری دارد که از تمام رئوس می‌گذرد. این دور را با توجه با شماره‌ها می‌توان تعیین کرد.



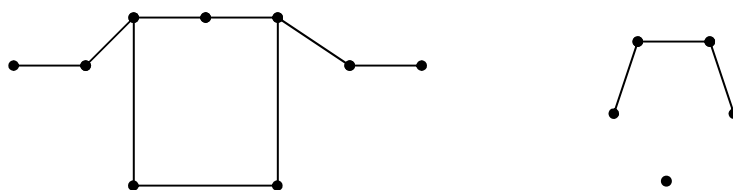
درخت

هر گراف همبند که شامل هیچ دوری نباشد را **درخت** می‌نامند. هر درخت از مرتبه‌ی p را با T_p نمایش می‌دهند.

مثال: گراف‌های زیر درخت از مرتبه ۵ می‌باشند.



ولی گراف‌های زیر درخت نیستند.



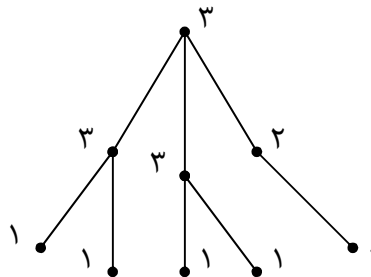
دور دارد.

همبند نیست.

مثال : دنباله‌ی درجات رئوس یک درخت به شکل زیر است. این درخت را رسم کنید.

۱ و ۱ و ۱ و ۱ و ۲ و ۳ و ۳ و ۳

حل :



توجه : ثابت کنید که بین هر دو رأس هر درخت دقیقاً یک مسیر وجود دارد.

حل : چون هر درخت یک گراف همبند است، لذا بین هر دو رأس آن یک مسیر وجود دارد. این مسیر یکتا است، زیرا اگر چنین نباشد گراف دارای دور خواهد شد که با تعریف درخت متناقض است.

توجه : گرافی که بین هر دو رأس متفاوت آن دقیقاً یک مسیر وجود داشته باشد، یک درخت است. زیرا در این صورت همبند بوده و دور نخواهد داشت.

تهیه کننده : جابر عامری ، دبیر ریاضی شهرستان های اهواز و باوی

کانال تلگرامی :

@amerimath

سایت :

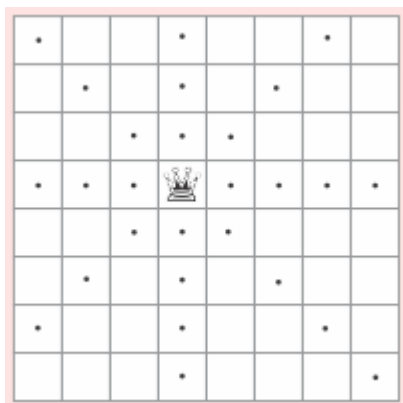
www.mathtower.ir

درس دوّم : مدل سازی با گراف

مقدمه :

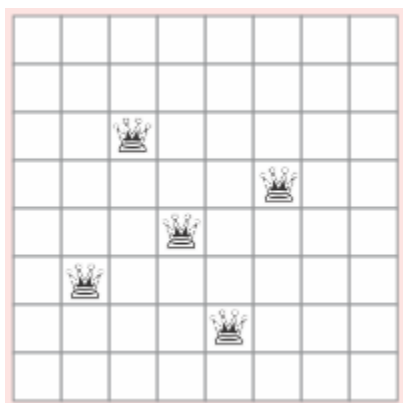
به کمک مدل سازی، می توان برخی از مسائل روزمره‌ی زندگی را به یک مسئله‌ی ریاضی تبدیل نمود و با حل این مسئله‌ی ریاضی، به جواب مسئله‌ی اصلی دست پیدا کرد. در این درس، مدل سازی برخی از مسائل به کمک گراف بررسی می شود. قبل از ورود به این بحث به مسئله‌ی تاریخی زیر توجه کنید.

یک مسئله‌ی تاریخی



در قرن نوزدهم میلادی مسائلی مانند « یافتن حداقل تعداد مهره‌ی وزیر که می توانند یا چینش مناسب تمام صفحه‌ی شطرنج را ببوشاند»، ذهن برخی از مردم اروپا را به خود مشغول کرده بود. هدف از حل این مسئله، پاسخ به این سؤال است که حداقل چند مهره لازم است که تمام خانه های شطرنج تهدید کنند؟ توجه داشته باشید که هر مهره‌ی وزیر خانه های افقی و عمودی و مورب

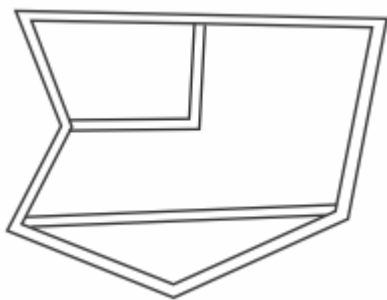
منتهی به خانه‌ی استقرار را تهدید می کند. لذا هر خانه‌ی صفحه‌ی شطرنج که در آن وزیر قرار نگرفته است، توسط حداقل یک وزیر تهدید می شود.



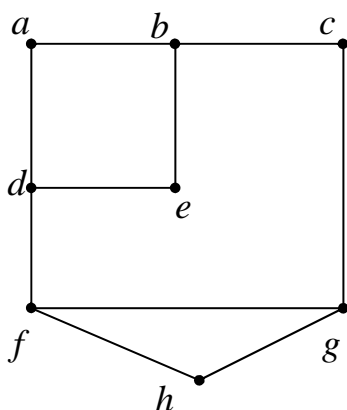
بعد از مدتی نتیجه گرفته شده که تمام خانه های صفحه‌ی شطرنج 8×8 حداقل توسط ۵ مهره‌ی وزیر با چینش مشابه چینش مقابل تهدید می شوند.

فکر درباره‌ی پرسش هایی از این دست باعث بوجود آمدن مفهومی در شاخه‌ی گراف در ریاضیات با نام **احاطه گری** شد.

یک مسئله‌ی مقدماتی



شکل مقابل نقشه‌ی منطقه‌ی ای از یک شهر است. قرار است در برخی تقاطع‌های این شهر دستگاه‌های خودپرداز به گونه‌ی نصب شوند که هر فرد در هر تقاطعی که قرار گرفته باشد، یا در همان تقاطع به دستگاه خود پرداز دسترسی داشته باشد و یا حداکثر با رفتن به یک تقاطع مجاور به دستگاه خودپرداز دسترسی پیدا کند.



فرض کنید در این مسئله هر تقاطع را با یک رأس و هر خیابان را با یک یال نشان دهیم، شکل مقابل می‌تواند مدل سازی این مسئله باشد. اکنون رأس‌هایی از این گراف که بتوان در آن دستگاه خودپرداز می‌توان نصب کرد را مشخص کنید، طوری که شرط عنوان شده رعایت شود.

پاسخ: $\{a, c, g, d\}$

آیا می‌توانید تمام رأس‌ها را انتخاب کنید؟

پاسخ: بله می‌توان تمام رأس‌ها را انتخاب کرد.

$\{a, b, c, d, e, f, g, h\}$

در مثال فوق هر مجموعه از رأس‌ها را که در آن دستگاه خود پرداز می‌توان نصب کرد که شرایط مسئله را محقق سازد را یک **مجموعه‌ی احاطه‌گر** برای گراف می‌نامند. در پرسش‌های فوق دو مجموعه‌ی احاطه‌گر را مشاهده کردید. حال پرسشی دیگر را مطرح می‌کنیم.

اگر به هدف صرفه جویی در هزینه‌ها، قرار است کمترین تعداد خودپردازها نصب شود، به نظر شما در کدام رأس‌ها خودپرداز نصب شود؟

پاسخ: $\{f, b\}$

واضح است که این مجموعه نیز احاطه‌گر است و کمترین تعداد رأس برای تحقق شرایط (شرط دسترسی و شرط کمترین تعداد) مطرح شده را دارا می‌باشد.

در انتها با توجه به مسئله‌ی فوق، به پرسش‌های دیگر پاسخ دهید.

الف : یک مجموعه‌ی احاطه گر پنج عضوی بنویسید.

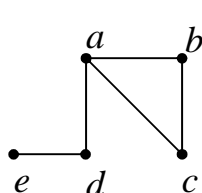
پاسخ : $\{a, e, c, d, h\}$

ب : یک مجموعه‌ی احاطه گر سه عضوی بنویسید.

پاسخ : $\{d, b, g\}$

رأس احاطه گر

در یک گراف، گویند رأس a احاطه گر رأس b است، هرگاه a همان b باشد یا مجاور آن باشد.



مثال: با توجه به گراف شکل مقابل رأس a احاطه گر رئوس a و b و c و d

است. ولی احاطه گر e نمی باشد.

نتیجه :

۱ : در هر گراف، هر رأس احاطه گر خودش است.

۲ : در هر گراف، هر رأس احاطه گر رأس‌های مجاور خودش است.

۳ : در هر گراف، رأس a احاطه گر تمامی رأس‌های عضو همسایگی بسته آن یعنی $N_G[a]$ است.

۴ : در هر گراف، اگر رأس a احاطه گر رأس b باشد، آنگاه b نیز احاطه گر a است.

۵ : رأس تنها (منفرد) در یک گراف، فقط احاطه گر خودش است.

تمرین ۱ : در یک گراف، رأس a احاطه گر رأس b و رأس b احاطه گر رأس c است. آیا می توان نتیجه

گرفت که رأس a احاطه گر رأس c می باشد؟ برای پاسخ خود نمودار یک گراف رسم کنید.

تمرین ۲ : نمودار گرافی را رسم کنید که در آن یک رأس، احاطه گر تمام رئوس گراف باشد.

تمرین ۳ : نمودار گرافی را رسم کنید که در آن هر رأس احاطه گر تمام رئوس باشد. این گراف را چه می

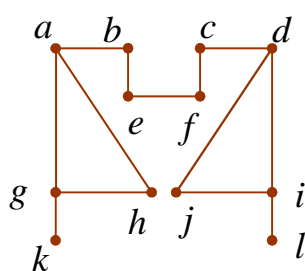
نامند؟

تمرین ۴ : یک رأس حداکثر چند رأس را می تواند احاطه کند؟ به نظر شما این پاسخ، با درجه‌ی آن رأس

چه ارتباطی می تواند داشته باشد. با رسم شکل یک مثال بیان کنید.

مجموعه‌ی احاطه گر

زیر مجموعه‌ی ناتهی D از مجموعه‌ی رئوس گراف G را یک مجموعه‌ی احاطه گر گراف G می‌نامند، هرگاه هر رأس G توسط اعضای D احاطه شوند. به عبارتی دیگر هر زیر مجموعه مانند D از مجموعه‌ی رئوس یک گراف را یک **مجموعه‌ی احاطه گر** می‌نامند، هرگاه هر رأس از گراف یا عضو D باشد یا حداقل با یکی از رئوس عضو D مجاور باشد.



مثال: مجموعه‌ی $\{a, b, c, d, g, i, k, l\}$ ، یک مجموعه‌ی احاطه گر

گراف مقابل است.

نتیجه:

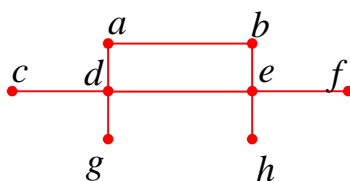
۱: مجموعه‌ی شامل تمام رأس‌های گراف، همواره یک مجموعه‌ی احاطه گر است.

۲: برای هر گراف می‌توان مجموعه‌های احاطه گر متفاوت تعریف کرد.

۳: هر مجموعه‌ی شامل یک مجموعه‌ی احاطه گر، احاطه گر است.

تمرین ۵: نمودار یک گراف ۵ رأسی را طوری رسم کنید که مجموعه‌ی احاطه گر آن یک عضوی باشد.

تمرین ۶: برای گراف زیر، یک مجموعه‌ی احاطه گر بنویسید که کمترین تعداد عضو را داشته باشد.



مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم و عدد احاطه گری

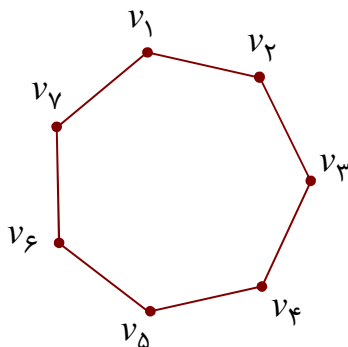
با توجه به تعریف مجموعه‌ی احاطه گر، مشاهده شد که یک گراف می‌تواند مجموعه‌های احاطه گر متفاوتی داشته باشد. از بین تمام مجموعه‌های احاطه گر یک گراف، مجموعه‌ای را که کمترین تعداد عضو را داشته

باشد، را **مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم** آن گراف می نامند و تعداد عضوهای آن را **عدد احاطه گری** گراف می گویند و آن را با $\gamma(G)$ نمایش می دهند.

گاهی اوقات برای راحتی به یک مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم از گراف G ، یک γ - مجموعه می نامند.

مثال: برای گراف زیر مجموعه‌ی $\{v_1, v_3, v_5, v_7\}$ ، یک مجموعه‌ی احاطه گر است و مجموعه‌های

$$\{v_1, v_2, v_5\} \text{ و } \{v_1, v_4, v_7\} \text{ دو مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم می باشند و داریم } \gamma(G) = 3$$



تمرین ۷: آیا گراف مثال فوق می تواند یک مجموعه‌ی احاطه گر دو عضوی داشته باشد؟ چرا؟

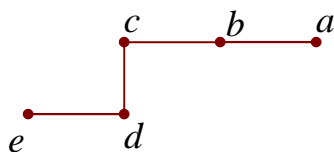
پاسخ: خیر، این گراف دارای ۷ رأس بوده و درجه‌ی هر رأس آن ۲ می باشد و چون هر رأس حداکثر ۳

رأس را می تواند احاطه کند، پس اگر مجموعه‌ی احاطه گری آن دو عضوی باشد، فقط به تعداد $2 \times 3 = 6$

عضو احاطه می شوند و لذا یک رأس احاطه نخواهد شد.

تمرین ۸: یک گراف ۵ رأسی با عدد احاطه گری ۲ رسم کنید.

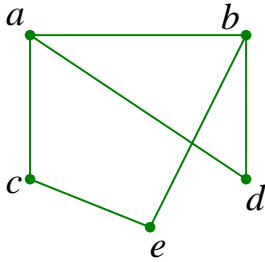
پاسخ:



مثال: جدول زیر فاصله‌ی بین شهرهای e و d و c و b و a بر حسب کیلومتر را نشان می دهد.

| | | | | |
|-----|-----|-----|-----|-----|
| a | | | | |
| ۲۸ | b | | | |
| ۲۵ | ۳۲ | c | | |
| ۲۳ | ۱۵ | ۳۵ | d | |
| ۴۰ | ۲۲ | ۲۱ | ۴۸ | e |

می‌خواهیم تعدادی ایستگاه رادیویی در برخی از شهرها نصب کنیم. اما هر ایستگاه فقط می‌تواند تا ۳۰ کیلومتر را پوشش دهد. برای تعیین حداقل تعداد ایستگاه‌های مورد نیاز لازم است، شهرها را رأس و فاصله‌های مستقیم بین دو شهر اگر بیشتر از ۳۰ کیلومتر نباشد را با یک یال نشان می‌دهیم. بدیهی است که هدف این مسئله تعیین مجموعه‌ی احاطه‌گر می‌نیم است.

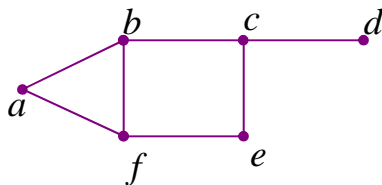


به نظر شما، مجموعه‌ی احاطه‌گر مینیمم آن کدام است؟

پاسخ: $\{a, e\}$ یا $\{b, c\}$ یا $\{a, b\}$

آیا این گراف می‌تواند، مجموعه‌ی احاطه‌گر یک عضوی داشته باشد؟

پاسخ: خیر، بالاترین درجه در این گراف مربوط به رئوس a و b می‌باشد. حال اگر مجموعه‌ی احاطه‌گری این مجموعه فقط شامل یکی از این دو رأس باشد، هر یک حداکثر $4 = 3 + 1$ رأس را احاطه کند که در این صورت یک رأس باقی می‌ماند.



تمرین ۹: گراف مقابل را در نظر بگیرید. سپس:

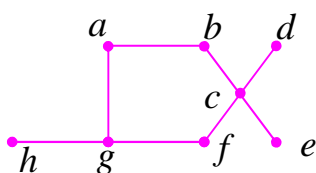
الف: یک مجموعه‌ی احاطه‌گر بنویسید.

ب: یک مجموعه‌ی احاطه‌گر می‌نیم بنویسید.

پاسخ: الف: $\{a, b, e, d\}$ ب: $\{c, f\}$

تمرین ۱۰: یک گراف ۸ رأسی با عدد احاطه‌گری ۲ رسم کنید که دارای فقط یک مجموعه‌ی احاطه‌گر باشد.

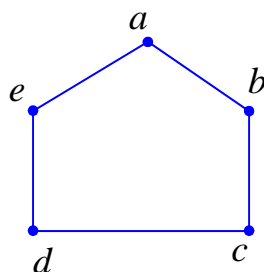
پاسخ: در گراف مقابل تنها مجموعه‌ی $\{c, g\}$ احاطه‌گر می‌نیم می‌باشد.



توجه داشته باشید که در این گراف، رأس c که درجه‌ی آن ۴ می‌باشد، می‌تواند ۵ رأس را احاطه کند. همچنین رأس g که درجه‌ی آن ۳ است، می‌تواند ۳ رأس را دیگر گراف را احاطه کند.

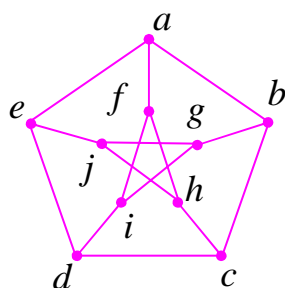
تمرین ۱۱: یک گراف ۲-منتظم ۵ رأسی رسم کنید که دارای بیش از یک مجموعه‌ی احاطه گر می نیمم با اندازه‌ی ۲ باشد. حداقل دو تا از مجموعه‌های احاطه گر می نیمم آن را بنویسید.

پاسخ: این گراف دارای بیش از دو مجموعه‌ی احاطه گر می نیمم است. از جمله:



$$\{a, c\} \text{ و } \{a, d\}$$

تمرین ۱۲: مشخص کنید، کدامیک از مجموعه‌ها زیر برای گراف مقابل احاطه گر است و کدام یک



احاطه گر نیست؟

$$B = \{f, g, h, i, j\} : \text{ب}$$

$$A = \{a, b, c, d, e\} : \text{الف}$$

$$D = \{a, i, h\} : \text{ت}$$

$$C = \{a, b, j, h, g\} : \text{پ}$$

$$F = \{f, g, h, e\} : \text{ج}$$

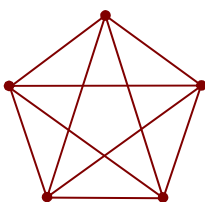
$$E = \{f, g, h, e, d\} : \text{ث}$$

پاسخ: همه‌ی مجموعه‌ها بجز C احاطه گر هستند.

تمرین ۱۳: با توجه به تمرین قبل تعیین کنید که در کدام مجموعه‌ی احاطه گر، رأس یا رأس‌هایی وجود دارد که با حذف آن مجموعه‌ی باقی مانده هنوز احاطه گر است.

پاسخ: اگر از مجموعه‌ی احاطه گر $E = \{f, g, h, e, d\}$ رأس d را حذف کنیم. مجموعه‌ی جدید باز احاطه گر خواهد بود.

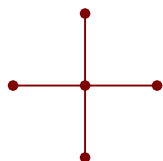
نتیجه: مجموعه‌ی احاطه گر می نیمم گراف، ممکن است منحصر بفرد نباشد.



توجه: در هر گراف کامل هر رأس می تواند یک مجموعه‌ی احاطه گر گراف باشد.

بنابراین در هر گراف کامل مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم، فقط یک عضو دارد، یعنی عدد

احاطه گری برابر یک است. اما عکس این مطلب درست نمی باشد. زیرا ممکن است

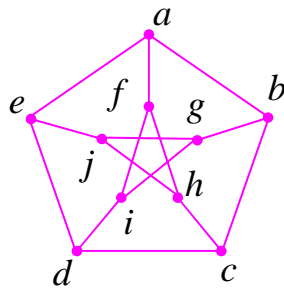


عدد احاطه گری یک گراف یک عضوی باشد ولی آن گراف کامل نباشد. به گراف‌های

مقابل توجه کنید.

مجموعه‌ی احاطه گر مینیمال

یک مجموعه‌ی احاطه گر را که با حذف هر یک از رئوس آن، دیگر احاطه گر نباشد، احاطه گر می نیمال می نامند.



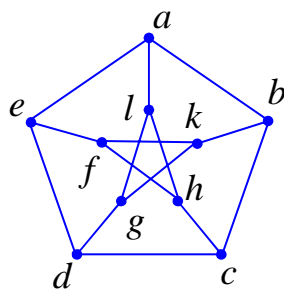
مثال: در گراف مقابل مجموعه‌ی $\{c, j, f\}$ یک مجموعه‌ی احاطه گر می نیمال است. زیرا با حذف هر یک از رأس هایش، دیگر احاطه گر نمی باشد.

توجه:

۱: برای بررسی می نیمال بودن یا نبودن یک مجموعه‌ی احاطه گر، ابتدا

یک رأس را حذف کنید و احاطه گر بودن یا نبودن مجموعه‌ی حاصل را بررسی کنید. سپس با برگرداندن این رأس، رأس دیگری را حذف کنید و بررسی احاطه گر بودن را تکرار نمایید. این عمل را برای تمامی رأس ها انجام دهید.

۲: یک مجموعه‌ی احاطه گر می نیمال، ممکن است احاطه گر مینیمم نباشد ولی هر مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم، همواره می نیمال است.



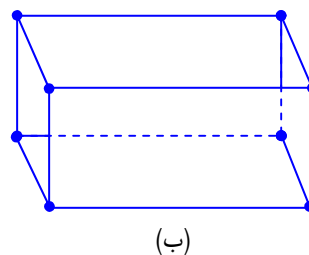
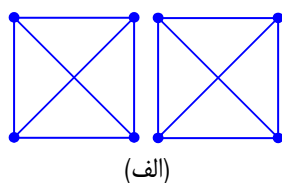
تمرین ۱۴: با توجه به گراف مقابل یک مجموعه‌ی احاطه گر می نیمال بنویسید که مینیمم نباشد.

پاسخ: مجموعه‌ی $\{a, b, c, d, e\}$ احاطه گر می نیمال است ولی می نیمم نیست. مجموعه‌ی احاطه گر می نیمم این گراف $\{c, l, f\}$ می باشد.

تمرین ۱۵: درستی یا نادرستی گزاره های زیر را مشخص کنید.

الف: مجموعه‌ی احاطه گر هر گراف، مساوی مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم آن است.

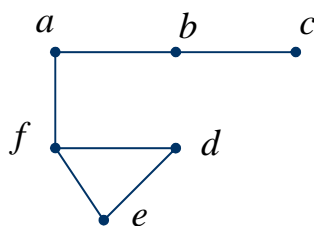
ب: مجموعه‌ی احاطه گر می نیمم هر دو گراف زیر یک مجموعه‌ی دو عضوی است.



ب: درست

الف: نادرست

تمرین ۱۶ : در گراف روبرو



الف : مجموعه ای از رئوس را مشخص کنید که احاطه گر باشد.

ب : یک مجموعه‌ی احاطه گر می نیمال بنویسید.

پ : یک مجموعه‌ی احاطه گر می نیمم بنویسید.

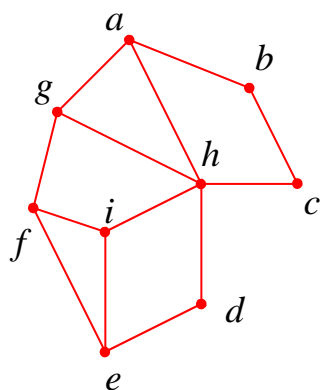
ت : یک مجموعه‌ی احاطه گر می نیمال بنویسید که می نیمم نباشد.

پاسخ :

| توصیف | مجموعه | |
|---|------------------|-----|
| مجموعه‌ی احاطه گر | $\{a, c, e, d\}$ | الف |
| مجموعه‌ی احاطه گر می نیمال | $\{a, e, c\}$ | ب |
| مجموعه‌ی احاطه گر می نیمم | $\{f, b\}$ | پ |
| مجموعه‌ی احاطه گر می نیمال که می نیمم نباشد | $\{a, e, c\}$ | ت |

توجه: اگر یک مجموعه‌ی احاطه گر دلخواه یک گراف غیر می نیمال باشد، با حذف برخی از رأس های آن

به یک مجموعه‌ی می نیمال تبدیل می شود.



مثال : با توجه به گراف مقابل، واضح است که مجموعه-

ی $\{a, b, c, d, e, f\}$ یک مجموعه‌ی غیر مینیمال است. از آنجا که

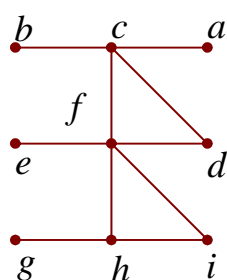
با حذف برخی از رأس های آن (مثلاً رأس a) این مجموعه باز هم

احاطه گر خواهد بود، لذا احاطه گر می نیمال نیست. حال با حذف سه

رأس e و c و a از آن، مجموعه‌ی $\{b, d, f\}$ حاصل می شود که

باز هم احاطه گر است. اما چون مجموعه‌ی $\{b, d, f\}$ با حذف هر یک از رأس هایش دیگر احاطه گر

نخواهد بود، لذا احاطه گر می نیمال است.



تمرین ۱۷ : با توجه به گراف شکل مقابل، به سئوالات زیر پاسخ دهید.

الف : مجموعه ای از رئوس را مشخص نمایید که احاطه گر باشد.

ب : مجموعه ای از رئوس را مشخص نمایید که احاطه گر می نیمال باشد.

پ : یک مجموعه‌ی احاطه گر سه عضوی مشخص کنید.

ت: آیا رأسی در گراف G وجود دارد که دو رأس از ۳ رأس b و e و g را احاطه کند؟

ث: حداقل تعداد رأس‌هایی که تمام رئوس گراف را احاطه می‌کنند، چند است؟

پاسخ:

الف: $\{c, f, i, g\}$ ب: $\{c, f, g\}$ پ: $\{c, e, h\}$ ت: خیر ث: $\gamma(G) = 3$

ویژگی مکمل یک مجموعه‌ی احاطه‌گر

سؤال این است که آیا مکمل یک مجموعه‌ی احاطه‌گر یک گراف، احاطه‌گر است؟ برای پاسخ به این سوال مسئله‌ی زیر را دنبال کنید.

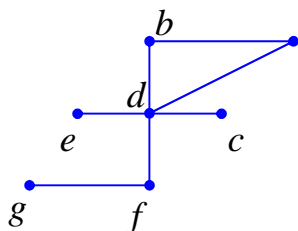
مسئله: گراف مقابل را در نظر بگیرید.

الف: مجموعه‌ی رئوس گراف را بنویسید.

ب: برای این گراف یک مجموعه‌ی احاطه‌گر بنویسید و آن را D

بنامید.

ج: مجموعه‌ی مکمل، مجموعه‌ی D را بنویسید. آیا این مجموعه نیز احاطه‌گر است؟ چرا؟



پاسخ:

الف:

$$V = \{a, b, c, d, e, f, g\}$$

ب:

$$D = \{a, d, g\}$$

ج:

$$D' = V - D = \{a, b, c, d, e, f, g\} - \{a, d, g\} = \{b, c, e, f\}$$

این مجموعه نیز احاطه‌گر است. زیر اعضای این مجموعه، تمام رأس‌های گراف را احاطه می‌کنند.

توجه داشته باشید که این ویژگی برای هر گرافی درست نمی‌باشد. به گزاره‌ی زیر دقت کنید.

اگر G یک گراف همبند از مرتبه‌ی حداقل ۲ باشد و D یک مجموعه‌ی احاطه‌گر آن باشد. آنگاه ثابت می‌شود

که مجموعه‌ی $D' = V - D$ نیز یک مجموعه‌ی احاطه‌گر گراف است.

سقف و کف یک عدد حقیقی

اگر x یک عدد حقیقی باشد. در این صورت :

الف : کف x که با نماد $\lfloor x \rfloor$ نمایش داده می شود به شکل زیر تعریف می شود.

اگر x عدد صحیح باشد، آنگاه $\lfloor x \rfloor = x$

اگر x عدد صحیح نباشد، آنگاه $\lfloor x \rfloor$ برابر بزرگترین عدد صحیح کوچکتر از x است.

مثال :

$$\lfloor 3/5 \rfloor = 3 \quad \text{و} \quad \lfloor 5 \rfloor = 5 \quad \text{و} \quad \lfloor -4/7 \rfloor = -5$$

توجه : کف x همان جزء صحیح x است. یعنی $\lfloor x \rfloor = [x]$

ب : سقف x که با نماد $\lceil x \rceil$ نمایش داده می شود به شکل زیر تعریف می شود.

اگر x عدد صحیح باشد، آنگاه $\lceil x \rceil = x$

اگر x عدد صحیح نباشد، آنگاه $\lceil x \rceil$ برابر کوچکترین عدد صحیح بزرگتر از x است.

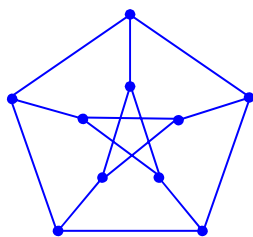
مثال :

$$\lceil 3/5 \rceil = 4 \quad \text{و} \quad \lceil 5 \rceil = 5 \quad \text{و} \quad \lceil -4/7 \rceil = -4$$

تمرین ۱۸: اگر ظرفیت یک تاکسی، چهار نفر با احتساب راننده باشد. برای جابجایی ۱۸ نفر به چند تاکسی

نیاز داریم.

پاسخ : $\left\lceil \frac{18}{4} \right\rceil = 5$



تمرین ۱۹: با توجه به نمودار مقابل، تعیین کنید که حداقل برای احاطه‌ی

همه‌ی رئوس چند رأس لازم است؟ چرا؟

پاسخ : چون در هر گراف، هر رأس خودش و تمام رئوس مجاورش را احاطه

می کند. لذا هر رأس می تواند حداکثر به تعداد یک واحد بیشتر از درجه اش را احاطه کند. در این گراف درجه

ی هر رأس برابر ۳ می باشد. لذا هر رأس به تعداد ۴ رأس را احاطه می کند. حال چون ۱۰ رأس داریم لذا

حداقل $\left\lceil \frac{10}{4} \right\rceil = 3$ رأس برای احاطه‌ی همه‌ی رئوس لازم است.

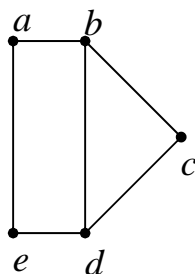
نتیجه: با استدلالی مشابه استدلال تمرین فوق، نتیجه می‌شود که اگر در یک گراف n رأسی، ماکزیمم درجات یک گراف Δ باشد، به تعداد کمتر از $\left\lceil \frac{n}{\Delta+1} \right\rceil$ رأس نمی‌توانند تمام رئوس را احاطه کنند^۱.

یعنی اگر D یک مجموعه‌ی احاطه‌گر یک گراف باشد، آنگاه $\left\lceil \frac{n}{\Delta+1} \right\rceil \leq n(D)$ و از آنجا که $\gamma(G)$

نیز اندازه‌ی یک مجموعه‌ی احاطه‌گر است. همواره داریم: $\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{n}{\Delta+1} \right\rceil$

به عبارتی دیگر $\gamma(G)$ نمی‌تواند از $\left\lceil \frac{n}{\Delta+1} \right\rceil$ کمتر شود، بلکه مساوی یا بیشتر از آن است.

تمرین ۲۰: عدد احاطه‌گری گراف زیر را مشخص کنید و ادعای خود را ثابت کنید.



پاسخ: به سادگی معلوم است که مجموعه‌ی دو عضوی $\{a, c\}$ یک مجموعه‌ی احاطه‌گر است. بنابراین

عدد احاطه‌گری این گراف کوچکتر یا مساوی ۲ است. یعنی $\gamma(G) \leq 2$ اما اگر $\gamma(G) = 1$ ، یعنی یک رأس

در گراف G وجود دارد که به تنهایی تمام رئوس دیگر را احاطه کرده است (به تمام رئوس وصل است). یعنی

رأسی با درجه‌ی ۴ در گراف وجود دارد که با توجه به گراف G می‌بینیم که چنین رأسی وجود ندارد و لذا

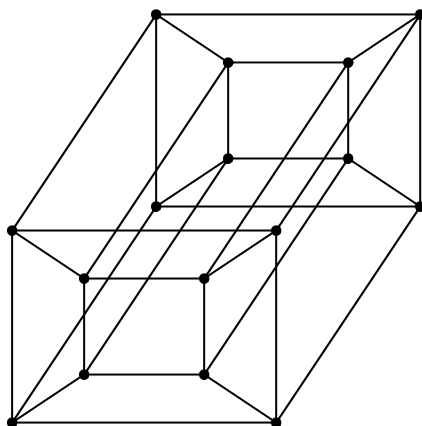
$$\gamma(G) > 1. \text{ بنابراین } 1 < \gamma(G) \leq 2 \text{ و لذا } \gamma(G) = 2$$

روش دیگر: می‌دانیم که $\left\lceil \frac{5}{3+1} \right\rceil = 2$ یک کران پایین برای $\gamma(G)$ است. بنابراین $\gamma(G) \geq 2$ و با

توجه به اینکه مجموعه‌ی احاطه‌گر دو عضوی ارائه شده است، لذا $\gamma(G) = 2$

^۱. یعنی عدد حاصل یک کران پایین برای عدد احاطه‌گری مجموعه است. توجه داشته باشید که برای مثال در مجموعه‌ی $\{5, 6, 7, 8, 9\}$ عدد ۹ و هر عدد صحیح بزرگتر از ۹ یک کران بالا برای مجموعه است. ۹ کوچکترین کران بالا است. همچنین عدد ۵ و هر عدد صحیح کمتر از ۵ یک کران پایین این مجموعه می‌باشد و ۵ بزرگترین کران پایین آن است.

تمرین ۲۱: عدد احاطه گری گراف زیر را مشخص کنید و ادعای خود را ثابت کنید.

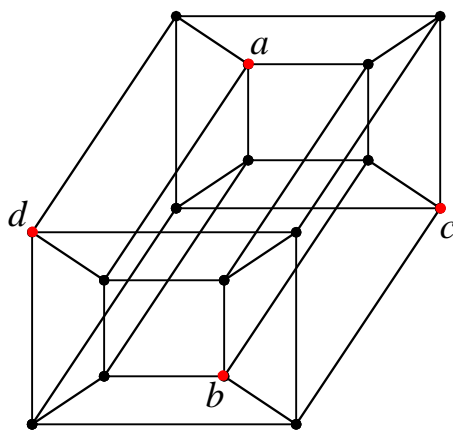


پاسخ: این گراف یک گراف منتظم ۱۶ رأسی است و درجه‌ی هر رأس آن ۴ می‌باشد. و لذا

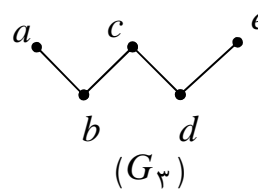
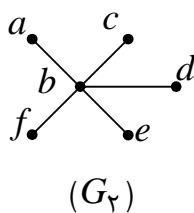
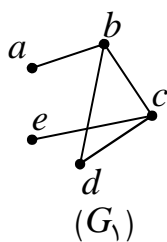
$$\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{16}{4+1} \right\rceil = 4$$

بنابراین یک مجموعه‌ی احاطه گر با تعداد رأس کمتر از ۴ رأس نمی‌تواند داشته باشد. زیرا اگر داشته باشد به تعداد کمتر ۱۶ رأس احاطه می‌شوند. از طرفی چون $\{a, b, c, d\}$ یک مجموعه‌ی احاطه گر است، پس

$$\gamma(G) = 4$$



تمرین ۲۲: عدد احاطه گری را برای هر یک از گراف‌های زیر تعیین کنید.



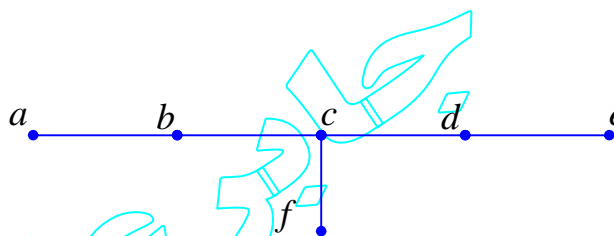
پاسخ:

| گراف | G_1 | G_2 | G_3 |
|-------------------|---|---|---|
| کران پایین | $\gamma(G_1) \geq \left\lfloor \frac{5}{3+1} \right\rfloor = 2$ | $\gamma(G_2) \geq \left\lfloor \frac{6}{5+1} \right\rfloor = 1$ | $\gamma(G_3) \geq \left\lfloor \frac{5}{2+1} \right\rfloor = 2$ |
| مجموعه‌ی احاطه‌گر | $\{a, c\}$ | $\{b\}$ | $\{b, d\}$ |
| عدد احاطه‌گری | $\gamma(G_1) = 2$ | $\gamma(G_2) = 1$ | $\gamma(G_3) = 2$ |

تمرین ۲۳: گرافی با ۶ رأس رسم کنید که عدد احاطه‌گر آن برابر با $\left\lfloor \frac{n}{\Delta+1} \right\rfloor$ نباشد.

پاسخ:

$$\gamma(G) \geq \left\lfloor \frac{6}{3+1} \right\rfloor = \left\lfloor \frac{6}{4} \right\rfloor = 2$$

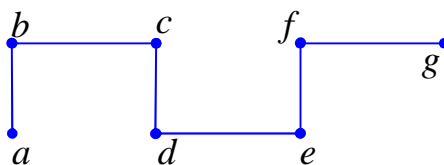


پس کران پایین عدد احاطه‌گری این گراف ۲ است. اما چون مجموعه‌ی احاطه‌گر گراف $\{a, d, c\}$ می‌باشد. لذا

$$\gamma(G) = 3$$

تمرین ۲۴: گرافی رسم کنید که عدد احاطه‌گر آن برابر با $\left\lfloor \frac{n}{\Delta+1} \right\rfloor$ باشد.

پاسخ: درگراف P_7 عدد احاطه‌گری برابر ۳ $\left\lfloor \frac{7}{2+1} \right\rfloor = 3$



تمرین ۲۵: در هر قسمت تعیین کنید، آیا گراف ۲ - منتظم ۷ رأسی وجود دارد که دارای شرایط ذکر شده

باشد؟ در صورت وجود، گراف را نیز رسم کنید.

الف: عدد احاطه‌گر آن ۲ باشد.

ب: عدد احاطه‌گر آن ۳ باشد.

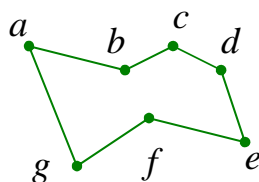
پاسخ :

الف : چنین گرافی وجود ندارد، زیرا عدد احاطه گری این گراف برابر

$$\gamma(G) = \left\lceil \frac{7}{2+1} \right\rceil = 3$$

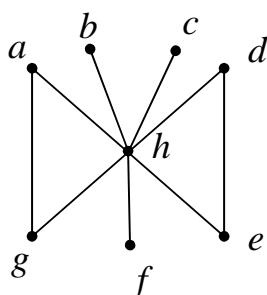
که بیشتر از ۲ می باشد.

ب : چنین گرافی وجود دارد. مجموعه‌ی $\{a, d, e\}$ احاطه گر است و لذا $\gamma(G) = 3$

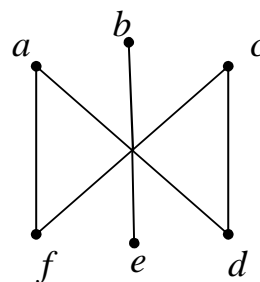


تمرین ۲۶ : در هر یک از گراف های زیر، ابتدا کران پایین برای عدد احاطه گری گراف بیابید و سپس عدد

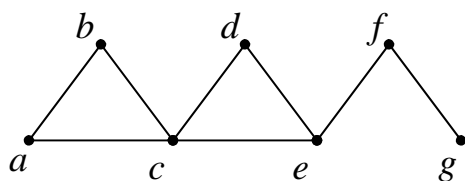
احاطه گر آن را مشخص کنید.



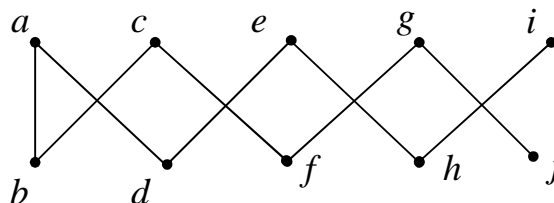
(G_1)



(G_2)



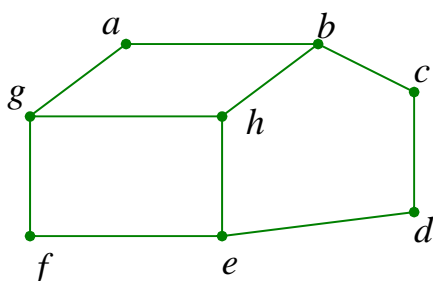
(G_3)



(G_4)

پاسخ :

| گراف | کران پایین | مجموعه‌ی احاطه گر | عدد احاطه گری |
|-------|--|-------------------|-------------------|
| G_1 | $\gamma(G_1) \geq \left\lceil \frac{8}{7+1} \right\rceil = 1$ | $\{h\}$ | $\gamma(G_1) = 1$ |
| G_2 | $\gamma(G_2) \geq \left\lceil \frac{6}{2+1} \right\rceil = 2$ | $\{a, b, c\}$ | $\gamma(G_2) = 3$ |
| G_3 | $\gamma(G_3) \geq \left\lceil \frac{7}{4+1} \right\rceil = 2$ | $\{g, c\}$ | $\gamma(G_3) = 2$ |
| G_4 | $\gamma(G_4) \geq \left\lceil \frac{10}{2+1} \right\rceil = 4$ | $\{g, c, d, h\}$ | $\gamma(G_4) = 4$ |



تمرین ۲۷: با توجه به گراف مقابل، به سؤالات زیر

پیرامون هر یک از مجموعه‌های زیر پاسخ دهید.

$$A = \{b, d, g, h\} \text{ و } B = \{a, d, e\}$$

$$C = \{d, g, h\} \text{ و } D = \{d, g\}$$

الف: کدام یک از مجموعه‌های زیر یک مجموعه‌ی احاطه گر است؟

ب: از مجموعه‌های احاطه گر فوق کدام‌ها احاطه گر می‌نیمال است؟

پ: از مجموعه‌های احاطه گر فوق کدام‌ها احاطه گر می‌نیمم است؟

ت: عدد احاطه گری را تعیین کنید.

پاسخ :

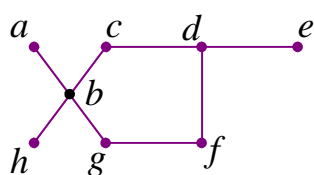
الف: مجموعه‌های A و B و C احاطه گر هستند ولی مجموعه‌ی D احاطه گر نیست.

ب: مجموعه‌های B و C احاطه گر می‌نیمال هستند ولی مجموعه‌ی A احاطه گر می‌نیمال نیست.

پ: مجموعه‌های B و C احاطه گر می‌نیمم هستند ولی مجموعه‌ی A احاطه گر می‌نیمم نیست.

ت: $\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{8}{3+1} \right\rceil = 2$ ولی $\{h, d, g\}$ یک مجموعه‌ی احاطه گر است، پس $\gamma(G) = 3$

تمرین ۲۸: در گراف شکل مقابل،



الف: مجموعه‌ی احاطه‌گری بنویسید که می‌نیمال باشد ولی می‌نیمم نباشد.

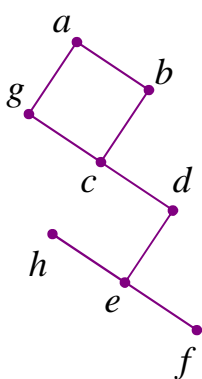
ب: عدد احاطه‌گری این گراف را تعیین کنید.

پاسخ:

الف: $\{a, h, c, e, f\}$

ب: $\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{8}{4+1} \right\rceil = 2$ و چون $\{b, d\}$ یک مجموعه‌ی احاطه‌گر پس $\gamma(G) = 2$

تمرین ۲۹: عدد احاطه‌گری گراف شکل مقابل را تعیین کنید.



پاسخ: یک کران پایین برای $\gamma(G)$ برابر $\left\lceil \frac{8}{3+1} \right\rceil = 2$ است. اما در استدلال

های زیر نشان خواهیم داد که ۲ رأس برای احاطه کردن تمام رئوس این گراف کافی نیست.

اولاً: برای احاطه کردن رئوس a و b و c و d و g حداقل دو رأس لازم است.

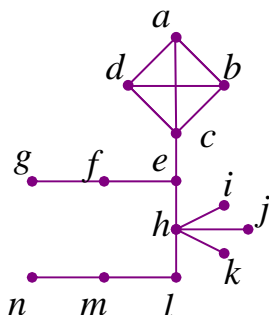
$$\text{زیرا } \left\lceil \frac{5}{3+1} \right\rceil = 2$$

ثانیاً: برای احاطه کردن رئوس e و f و h حداقل یک رأس لازم است. زیرا $\left\lceil \frac{3}{3+1} \right\rceil = 1$

بنابراین حداقل ۳ رأس برای احاطه کردن تمام رئوس گراف لازم است. این سه رأس عبارتند از a و c و e

می‌باشند. لذا $\gamma(G) = 3$

تمرین ۳۰: عدد احاطه‌گری گراف شکل زیر را تعیین کنید.



پاسخ: یک کران پایین برای $\gamma(G)$ برابر ۳ است. $\left\lfloor \frac{۱۴}{۵+۱} \right\rfloor = ۳$ است. اما در استدلال‌های زیر نشان خواهیم داد

که ۳ رأس برای احاطه کردن تمام رئوس این گراف کافی نیست.

اولاً: برای احاطه کردن رئوس a و b و c و d حداقل یک رأس لازم است. زیرا $\left\lfloor \frac{۴}{۳+۱} \right\rfloor = ۱$

ثانیاً: برای احاطه کردن رئوس e و f و g حداقل یک رأس لازم است. زیرا $\left\lfloor \frac{۳}{۲+۱} \right\rfloor = ۱$

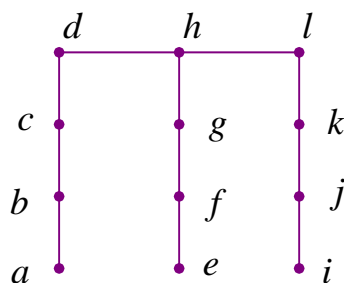
ثالثاً: برای احاطه کردن رئوس h و i و j و k حداقل یک رأس لازم است. زیرا $\left\lfloor \frac{۴}{۵+۱} \right\rfloor = ۱$

رابعاً: برای احاطه کردن رئوس l و m و n حداقل یک رأس لازم است. زیرا $\left\lfloor \frac{۳}{۲+۱} \right\rfloor = ۱$

بنابراین حداقل ۴ رأس برای احاطه کردن تمام رئوس گراف لازم است. این چهار رأس عبارتند از c و f و h و l

و m می‌باشند. لذا $\gamma(G) = ۴$

تمرین ۳۱: عدد احاطه‌گری گراف شکل زیر را تعیین کنید.



پاسخ: برای احاطه کردن رأس a لازم است یکی از دو رأس a و b انتخاب شود که به دلیل بالاتر بودن

درجه، بهتر است b انتخاب شود. به همین صورت رئوس j و f را نیز می‌توان در مجموعه‌ی احاطه‌گر در

نظر گرفت. مشاهده می‌شود که مجموعه‌ی $\{b, f, j\}$ تمام رئوس را احاطه نمی‌کند و سه رأس d و h و

l توسط این مجموعه احاطه نمی‌شوند لذا مجموعه‌ی $\{b, f, j, h\}$ را تشکیل می‌دهیم که احاطه‌گر تمام

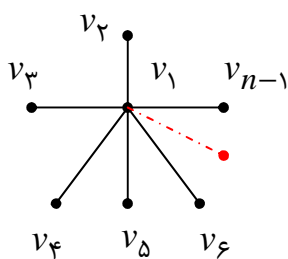
رئوس می‌باشد. از طرفی با کمتر از ۴ رأس نمی‌توان تمام رئوس این گراف را احاطه کرد. زیرا اگر برای مثال

با ۳ رأس، تمام رئوس این گراف احاطه می‌شوند، چون حداکثر درجه‌ی رئوس ۳ می‌باشد، پس هیچ رئوسی

بیش از ۴ رأس را احاطه نمی‌کند. لذا باید هر کدام از این ۳ رأس دقیقاً ۴ رأس را احاطه کنند تا تمام ۱۲

رأس گراف احاطه شوند. این یعنی باید حداقل ۳ رأس از درجه ۳ داشته باشیم و چنین رأس هایی در این گراف وجود ندارد. پس حداقل تعداد رئوس لازم برای احاطه کردن این گراف همان ۴ است.

تمرین ۳۲: اگر در یک گراف مانند G داشته باشیم $\gamma(G) = 1$. در این صورت توصیف هایی برای این گراف بنویسید.



پاسخ: عدد احاطه گری این گراف برابر ۱ است. بنابراین این یک رأس وجود دارد که سایر رئوس را احاطه می کند.

اگر این گراف n رأسی فرض شود، لذا گراف باید $n - 1$ یال داشته باشد. در حالتی که گراف کامل باشد. حداکثر تعداد یال های آن برابر $\frac{n(n-1)}{2}$

می باشد. در این صورت $\Delta(G) = n - 1$ است.

تمرین ۳۳: مقدار $\gamma(P_n)$ و $\gamma(C_n)$ را به ازای هر عدد طبیعی n مشخص کنید.

پاسخ: در گراف های C_n و P_n بزرگترین درجه رأس ها برابر ۲ می باشد. بنابراین:

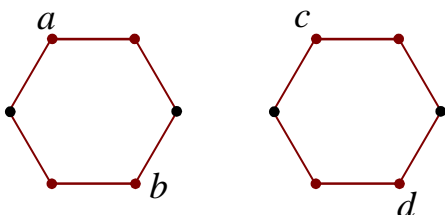
$$\gamma(P_n) = \gamma(C_n) = \left\lceil \frac{n}{2+1} \right\rceil = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$$

تمرین ۳۴: اگر G یک گراف k -منتظم n رأسی باشد. نشان دهید که $\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{n}{k+1} \right\rceil$

پاسخ: در هر گراف k -منتظم n رأسی $\Delta = \sigma = k$ می باشد. بنابراین

$$\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{n}{\Delta+1} \right\rceil = \left\lceil \frac{n}{k+1} \right\rceil$$

تمرین ۳۵: یک گراف ۱۲-منتظم ۱۲ رأسی رسم کنید که عدد احاطه گری آن کمترین مقدار را داشته باشد.

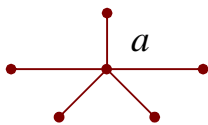


پاسخ: مجموعه‌ی احاطه گری گراف مقابل $\{a, b, c, d\}$ می باشد که ۴ عضوی بوده و کمترین تعداد عضو را دارد.

$$\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{12}{2+1} \right\rceil = 4$$

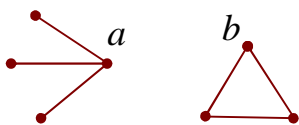
تمرین ۳۶: یک گراف ۶ رأسی که γ - مجموعه‌ی آن با اندازه‌ی یک باشد، رسم کنید.

پاسخ: مجموعه‌ی احاطه‌گری گراف مقابل $\{a\}$ است.



تمرین ۳۷: یک گراف ۶ رأسی که γ - مجموعه‌ی آن با اندازه‌ی دو باشد، رسم کنید.

پاسخ: مجموعه‌ی احاطه‌گری گراف مقابل $\{a, b\}$ است.

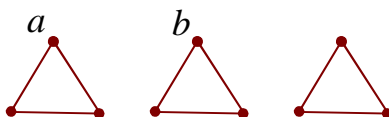


تمرین ۳۸: فرض کنید n و k دو عدد طبیعی باشند و $k \leq n$ در این صورت روشی برای رسم یک گراف

n رأسی که عدد احاطه‌گری آن k باشد، ارائه کنید.

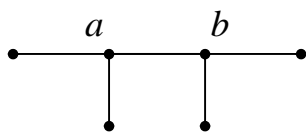
پاسخ: کافی است که یک گراف k بخشی رسم کنیم که در هر بخش یک رأس دیگر رئوس آن بخش را

احاطه کند. برای مثال مجموعه‌ی احاطه‌گری گراف مقابل $\{a, b, c\}$ است.



تمرین ۳۹: یک گراف ۶ رأسی با عدد احاطه‌گری ۲ رسم کنید که یک مجموعه‌ی احاطه‌گری یکتا با اندازه-

ی ۲ داشته باشد.

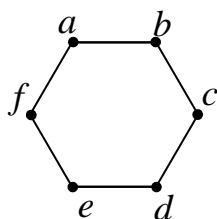


پاسخ: تنها مجموعه‌ی احاطه‌گری گراف مقابل

مجموعه‌ی $\{a, b\}$ است.

تمرین ۴۰: یک گراف ۶ رأسی با عدد احاطه‌گری ۲ رسم کنید که یک مجموعه‌ی احاطه‌گری با اندازه‌ی ۲

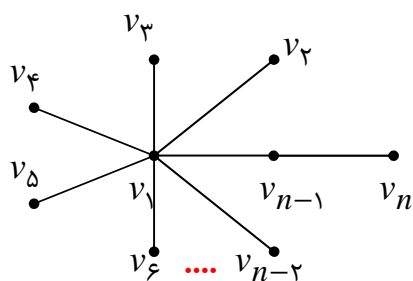
داشته باشد.



پاسخ: گراف ۲- منتظم ۶ رأسی این شرایط را دارد.

مجموعه‌های احاطه‌گری این گراف $\{a, d\}$ و $\{f, c\}$ و $\{e, b\}$

تمرین ۴۱: توضیح دهید که چگونه می توان یک گراف n رأسی با عدد احاطه گری ۲ رسم کرد طوری که بیش از یک مجموعه‌ی احاطه گر با اندازه‌ی ۲ داشته باشد.



پاسخ: مطابق شکل روبرو باید گراف را رسم کرد. یک قسمت خطی با سه رأس و قسمت ستاره ای که روی یکی از رئوس انتهایی قسمت اول ساخته می شود. قسمت ستاره ای باید دارای $n - 2$ باشد.

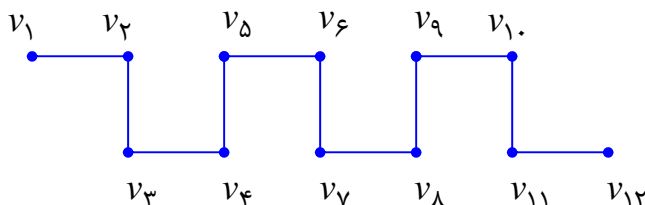
این گراف دارای دو مجموعه‌ی احاطه گر دو عضوی به شکل $\{v_1, v_{n-1}\}$ و $\{v_1, v_n\}$ است.

تمرین ۴۲: گراف P_{12} را رسم کنید. سپس

الف : یک مجموعه‌ی \mathcal{G} - مجموعه از آن را مشخص نمایید.

ب : یک مجموعه‌ی احاطه گر مینیمال ۶ عضوی از آن را مشخص نمایید.

پاسخ:



الف : مجموعه‌ی $\{v_2, v_5, v_8, v_{11}\}$ یک مجموعه‌ی احاطه گر مینیمم چهار رأسی است و لذا ۴ - مجموعه است.

ب : مجموعه‌ی $\{v_1, v_3, v_5, v_7, v_9, v_{11}\}$ ، یک مجموعه‌ی احاطه گر مینیمال ۶ رأسی است.

تمرین برای حل :

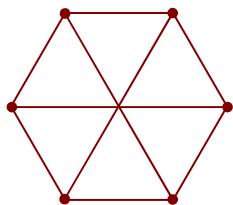
۴۳: در هر مورد جای خالی را طوری کامل کنید که گزاره‌ی حاصل درست باشد.

الف : تعداد عضوهای یک مجموعه‌ی احاطه گر با کمترین تعداد عضو را می نامند.

ب : بیشترین تعداد اعضای یک مجموعه‌ی احاطه گر برابر تعداد گراف است.

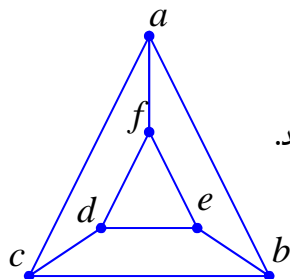
پ : یک مجموعه‌ی احاطه گر را که با حذف هر یک از رأس هایش، دیگر احاطه گر نباشد، احاطه گر.....

می نامند.



۴۴: برای گراف مقابل یک مجموعه‌ی احاطه گر می‌نویسید.

۴۵: برای گراف مقابل



الف: یک مجموعه‌ی احاطه گر می‌نویسید.

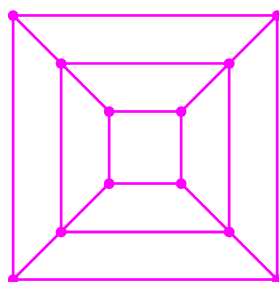
ب: یک مجموعه‌ی احاطه گر بنویسید که مینیمم نباشد.

ج: یک مجموعه‌ی احاطه گر می‌نویسید.

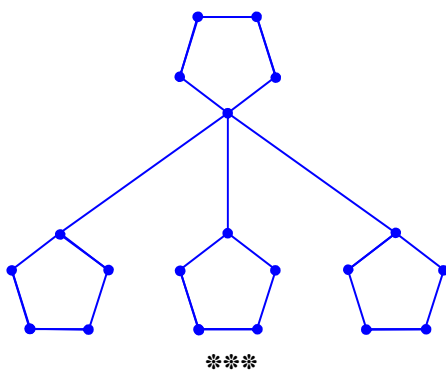
۴۶: گراف‌های P_q و P_1 را رسم کنید و عدد احاطه‌گری هر یک را مشخص کنید.

۴۷: گراف‌های C_q و C_1 را رسم کنید و عدد احاطه‌گری هر یک را مشخص کنید.

۴۸: عدد احاطه‌گری گراف زیر را تعیین کنید.



۴۹: عدد احاطه‌گری گراف زیر را تعیین کنید.



تهیه‌کننده: جابر عامری، دبیر ریاضی شهرستان‌های اهواز و باوی

@amerimath

www.mathtower.ir

کانال تلگرامی:

سایت: