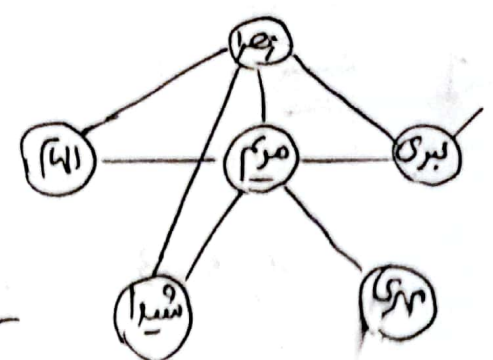


مرتبه گراف $|V(G)| = 6$

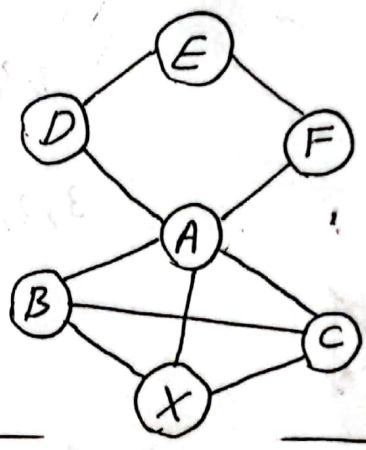
اندازه گراف $|E(G)| = 8$



- این ترتیب برای نشستن در یک

میز امکان پذیر نیست چرا که مهری با هیچکس جز مریم در ارتباط نیست
 و برای این ترتیب سبک لازم (دنده نزد ما کافی) برای هر شخص داشتن
 حداقل ۲ دوست است

ظروف را می توان به شکل زیر تشکیل

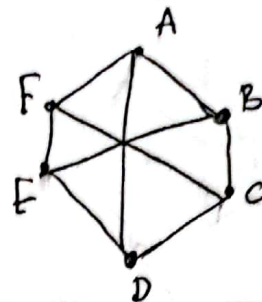
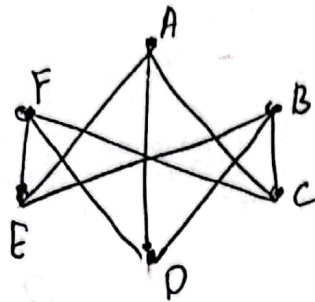


داد $\{E, X\}, \{B, D\}, \{C, F\}, \{A\}$

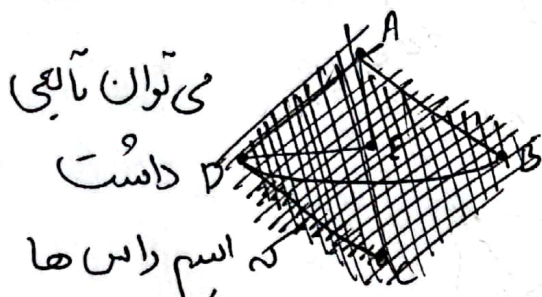
۳- گزافی با x رأس را فرض می کنیم و از آنجا که خلف استفاده می کنیم: برای اینکه
 هیچ دو رأسی درجه یک آن نداشته باشند (تنباه درجه) باید به شکل
 $0, 1, \dots, x-2, x-1, x$

باشد اما چنین تنباه ای ممکن نیست چرا که در یک گراف x رأسی و هر دو درجه
 ۱ و $x-1$ نمی توانند با هم وجود داشته باشند و در این صورت در رأس مجبور
 هستند درجه ای یک آن اختیار کنند که یعنی فرض خلف باطل است و حکم
 اثبات می شود.

۴- چنین ارجاعی همان فرض سوال قبلی را بیان می کند که یعنی غیر ممکن است
یعنی در درختی بسیار مکرر درون جمع میزیسته است.



۵-



می توان نامی

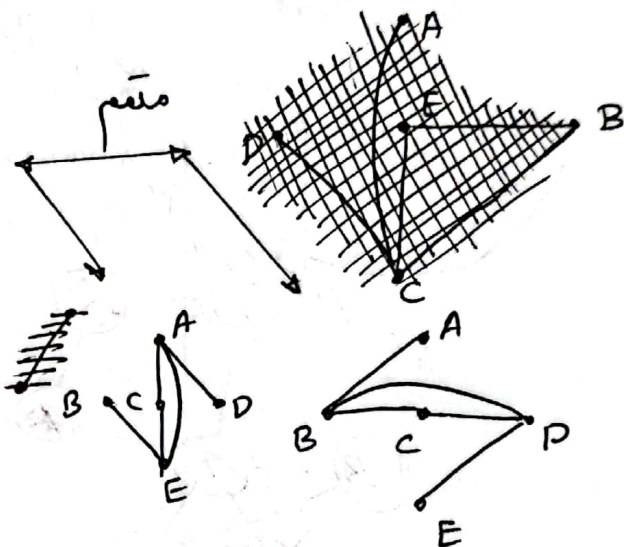
داشت

که اسم راس ها

را به شکل زیر

نقاشی کرد

A, B, C, D, E
↓ ↓ ↓ ↓ ↓
D EA C BE B



۶-

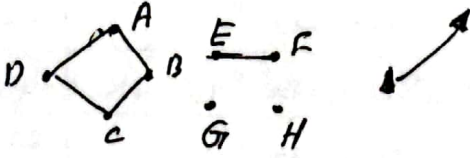
خود هم داشت

یک دنباله گرافیکی است. و با اعمال قضیه

۷- الف)

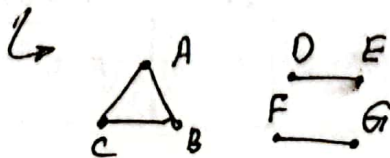
5, 4, 4, 3, 3, 3, 1, 0, 0

4, 3, 3, 3, 2, 2, 1, 0, 0 → 2, 2, 2, 2, 1, 1, 0, 0



ب) یک دنباله گرافیکی است

3, 3, 3, 2, 2, 1, 1 → 2, 2, 2, 1, 1, 1, 1



۱- با توجه به غیر نزولی بودن $8, x, 7, 6, 6, 5, 4, 3, 3, 1, 1$ ،
 دنباله x تنها باید مقادیر ۷ یا ۸ را اختیار کند. با توجه به غیر بودن تعداد درجات نزد
 x باید ۷ باشد تا تعداد درجات نزد x زوج شوند.

۹- طبق فرض داریم $\delta(G) \geq \frac{n-1}{2}$ ، برای اینکه ثابت کنیم با این شرط
 گراف ما همبند است باید ثابت کنیم بین هر دو رأس دلخواه (غیر v_1) باید
 یک مسیر وجود داشته باشد.

$$D_{v_i} + D_{v_j} \geq 2\left(\delta(G) \geq \frac{(n-1)}{2} \times 2\right)$$

اثبات: با توجه به فرض داریم

$$D_{v_i} + D_{v_j} \leq n-1$$

v_i, v_j یا همسایه هستند، یعنی با یک یا به هم وصل هستند

حالت دو حالت وجود دارد

v_i, v_j اصطلاحاً non Adjacent هستند در این صورت ثابت

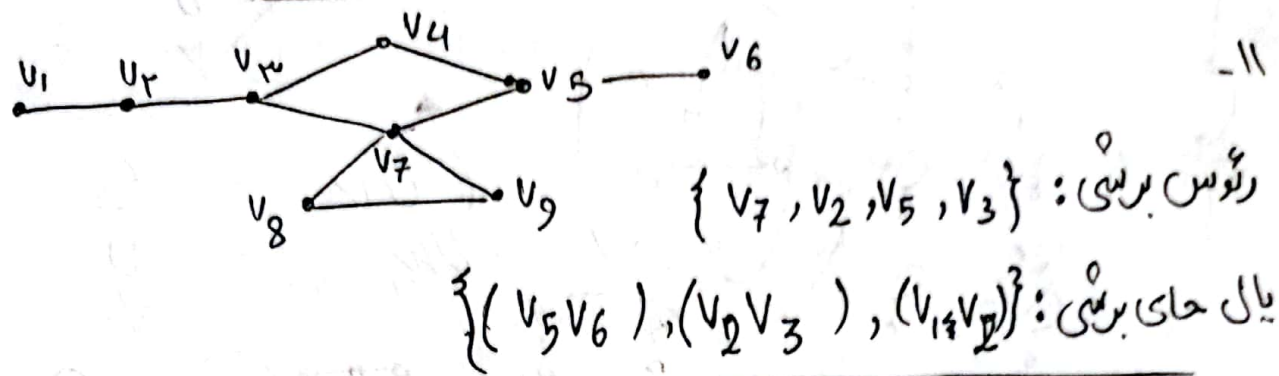
می کنیم با فرض $D_{v_i} + D_{v_j} \leq n-1$ در حالت دوم همسایه رئسی مانند w وجود دارد
 که در میان w و v_j وجود داشته باشد.

همچنین $v_i \notin E$ وقتی v_i, v_j به هم وصل نباشند (در اینجا به خود نیز وصل نیستند)

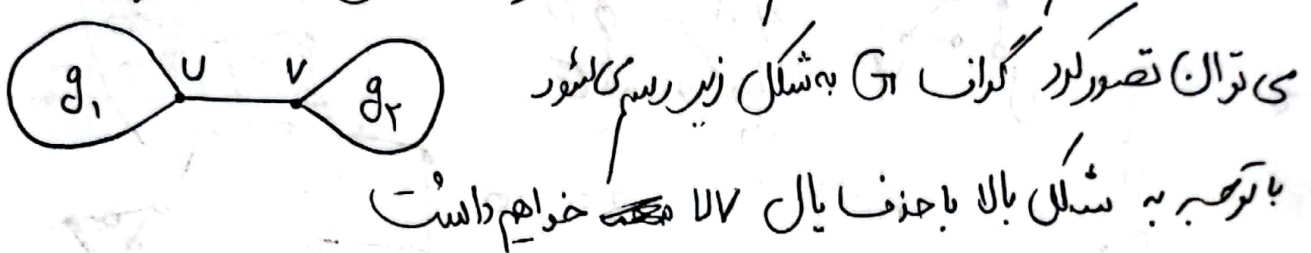
پس $n-2$ رأس باقی می ماند که v_i و آن ها وصل شوند داریم
 $D_{v_i} + D_{v_j} \geq n-1 > n-2$

که بطور مستقیم می توان نتیجه گرفت که v_i, v_j از طریق رئسی (مانند w) باید به هم وصل
 شوند که یعنی مسیری وجود دارد. (v_i, w, v_j)

۱۰- سؤال براین ناواضح است



۱۲- فرض می کنیم گراف r متشکل از G با $r = 2k$ یک یال برشی (uv) دارد.



$$\sum \deg(g_1) = 2k+1, \quad \sum \deg(g_2) = 2k'+1$$

چرا که هر رئوس در g_1 درجه ی برابر با $2k$ دارند جز u که فرد است و مجموع رانده می کند، این گزاره به کل غلط است چرا که طبق قضایای گراف مجموع درجات یک شبکه درجات در گراف G باید زوج باشد اما در g_1 نیست یعنی فرض خلاف باطل است و حکم اثبات می شود.

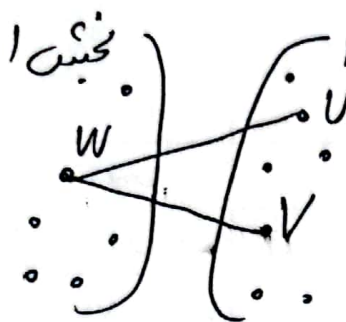
اما زمانی که 2 عددی فرد باشد اثبات بالا درست نخواهد بود چرا که دیگر نمی توان ادعا کرد که مجموع درجات g_1 یا g_2 عددی فرد است.

۱۳- اثبات واضح است، برای ساخت یک زیر تقسیم از گراف G هر یال برای مثال uv تبدیل به uv و uv می شود که یعنی $u \xrightarrow{v} u$ و $v \xrightarrow{u} v$

u, v تبدیل به هم همنشین نیستند (مسیر با طول ۱ به هم ندارند) با این روند می توان تمامی رئوس بوجود آمده (برای uv رابطه با یال uv) که از هر یال uv ساخته می شود را

در یک نخبش، دایمی رئوسی که متعلق به G هستند را در نخبش دوم قرار داد. با این روش می توان ادعا کرد که تمام رئوس G ای که در نخبش

۲ وجود دارند (متعلق به G بوده اند) به هم دیده هیچ مسیری با طول یک ندارند هر مسیری بین این رئوس (برای مثال u, v) توسط یک رئوس (در اینجا w) از نخبش یک به هم وصل می شوند. نخبش ۱ این استدلال بر هر انتخاب دایمی از رئوس G صادق است.



$$|V_{G_1 \times G_2}| = p_1 \times p_2$$

۱۴

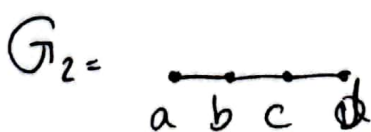
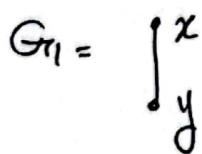
$$|E_{G_1 \times G_2}| = |q_1 \cdot p_2| + |q_2 \cdot p_1|$$

$$V_{G_1} = \{u_1, u_2, u_3, \dots, u_n\}$$

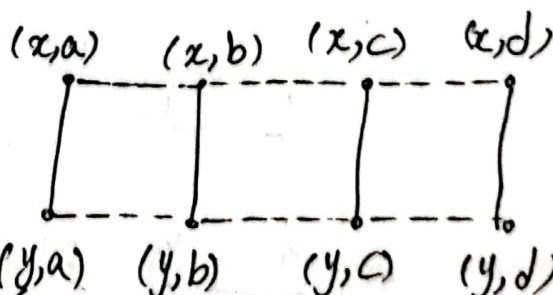
$$V_{G_2} = \{u'_1, u'_2, u'_3, \dots, u'_m\}$$

$$V_{G_1 \times G_2} = \{(u_1, u'_1), (u_1, u'_2), \dots, (u_1, u'_m), (u_2, u'_1), (u_2, u'_2), \dots, (u_2, u'_m), \dots, (u_n, u'_1), (u_n, u'_2), \dots, (u_n, u'_m)\}$$

به تعداد $p_1 \cdot p_2$ عضو دارد.



$$G_1 \times G_2 \Rightarrow$$



یال هایی که با خط (—) نشان داده شده اند به دلیل اینکه مولفه های اول آن در گراف G_1 متصل بودند
 یال هایی که با خط چین (---) هستند به دلیل اینکه مولفه های دوم آن در G_2 موجود آمده اند. و یال هایی که با خط چین (---) هستند به دلیل اینکه مولفه های دوم آن در G_2 در ارتباط بوده اند گسسته شده اند. (مثال از youtube برداشته شده است!)