

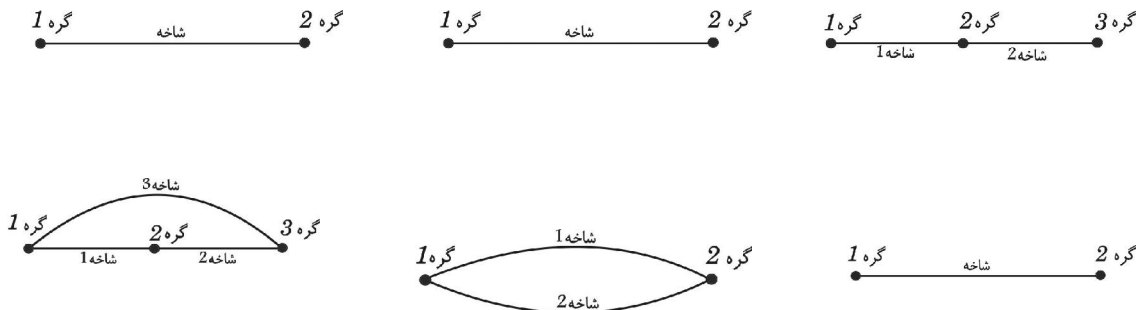
یک گراف شبکه مجموعه ای از گره‌ها و شاخه‌ها با این شرایط که هر شاخه در انتهای خود به یک گره وصل شود تعریف می‌شود.

2- اصطلاحات و تعاریف :

در این بخش برخی تعاریف و اصطلاحاتی را که در نظریه گراف استفاده می‌گردد معرفی می‌نماییم.

شاخه : یک شاخه خطی است که نمایش دهنده یک عنصر شبکه و یا ترکیبی از عناصر وصل شده بین دو نقطه است. شاخه هیچ گونه اطلاعاتی راجع به نوع عنصر در اختیار قرار نمی‌دهد.

گره : هر نقطه انتهایی یک خط و یا یک نقطه مجزا را گره نامند. یک گره گاهی یک اتصال نیز نامیده می‌شود. بنابراین یک گره در اتصال دو شاخه و یا انتهای هر شاخه جدا وجود دارد. به طور عمومی یک شاخه ممکن است نمایش یک عنصر شبکه از قبیل مقاومت R ، سلف L و یا خازن C و یا هر عنصر دیگر مداری باشد. همان گونه که قبلاً نیز اشاره شد یک شاخه ممکن است نمایش ترکیبی از این عناصر باشد. شکل (1-2) انعطاف پذیری در



شکل (1-1). مثال‌هایی از شاخه‌ها و گره‌ها

انتخاب یک شاخه را نمایش می‌دهد. برای مثال ترکیب موازی RC را می‌توان به عنوان یک شاخه متصل بین دو گره شکل (1-2) دانست و یا شاخه‌های موازی شکل (2-1-د) را به عنوان دو شاخه موازی فرض کرد.

به طور مشابه اتصال سری شکل (2-1-ج) و (2-1-چ) را می‌توان دوشاخه و یا یک شاخه در نظر گرفت. همین طور شکل‌های (2-1-ع) و (1-ف) انعطاف پذیری در انتخاب شاخه‌ها و گره‌ها را بدون در نظر گرفتن عناصر شبکه نشان می‌دهد.

شاخه تعمیم یافته : هر گاه یک عنصر (مقاومت، خازن، سلف و ...) با یک منبع ولتاژ سری و کل آن‌ها باید یک منبع جریان موازی شود شاخه حاصله یک شاخه تعمیم یافته خواهد شد و گراف این مجموعه در شکل نشان داده شده است. از این گراف به عنوان یک گراف قراردادی در ادامه و در بحث تحلیل شبکه‌های الکتریکی استفاده خواهیم کرد.

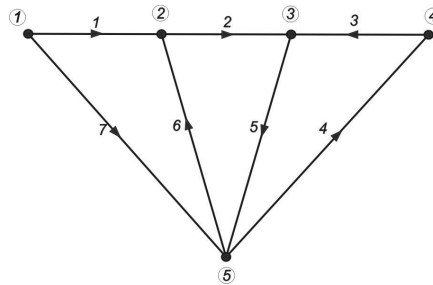
1-2 گراف جهت دار یا دیگرگراف :

در تحلیل و آنالیز یک شبکه باید شاخه‌ها و گره‌های یک گراف را شماره گذاری نماییم. یک گراف جهت دار و یا سودار است اگر تمام گره‌ها و شاخه‌های آن به طور دلخواه شماره گذاری و جهت گذاری شوند. به منظور جهت گذاری یک گراف ابتدا باید جهت مثبت قراردادی برای تمام جریان‌ها و ولتاژهای شاخه‌ها قرارداد کنیم.

جهت قراردادی برای یک شاخه گراف همان جهت قراردادی ولتاژ و جریان یک عنصر است و جریان ورودی به یک عنصر وارد پلاریته مثبت ولتاژ دو سر عنصر می‌گردد. این قرارداد برای ولتاژ و جریان یک شاخه نیز برقرار است. شکل (4-2) ارتباط بین جهت شاخه و ولتاژ جریان یک المان و گراف آن را نشان می‌دهد.



شکل (4-2). ارتباط بین جهت شاخه و جهت ولتاژ و جهت عنصر (الف) عنصر (ب) گراف جهت دار



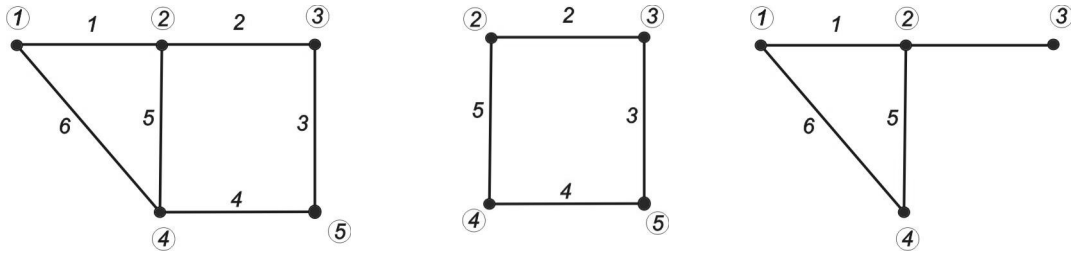
شکل (5-2). شبکه و گراف جهت دار آن (الف) شبکه (ب) گراف جهت دار

شکل (5-2 الف) یک شبکه با جهت‌های قراردادی و شکل (5-2 ب) گراف جهت دار آن با گره‌های 1 تا 5 و شاخه‌های 1 تا 7 نشان می‌دهد.

2-2 زیرگراف :

یک گراف g_1 زیرگراف گراف g است اگر هر گره از g_1 یک گره از g و هر شاخه از g_1 یک شاخه از g باشد. به بیانی دیگر یک زیرگراف g_1 از گراف g مجموعه‌ای از شاخه‌ها و گره‌هاست که این شاخه‌ها و گره‌ها در g هم وجود دارد.

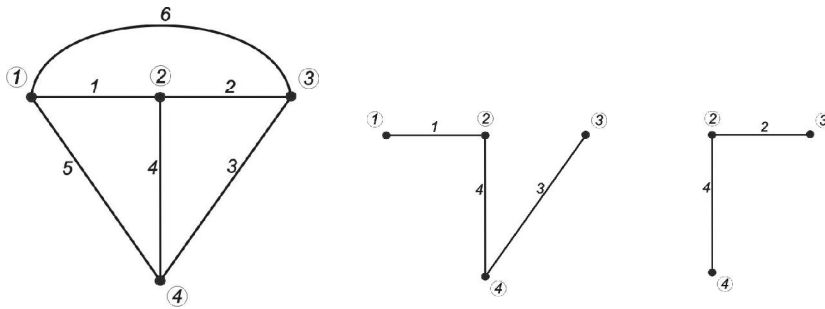
بنابراین برای یک گراف g می‌توان زیر گراف g_1 را با حذف برخی شاخه‌ها و گره‌های g به دست آورد. شکل (7-2) پنج زیرگراف g_1, g_2, g_3, g_4, g_5 را نشان می‌دهد.



شکل 7-2. زیر گرافهای g_1, g_2 ، گراف g

3-2 مسیر :

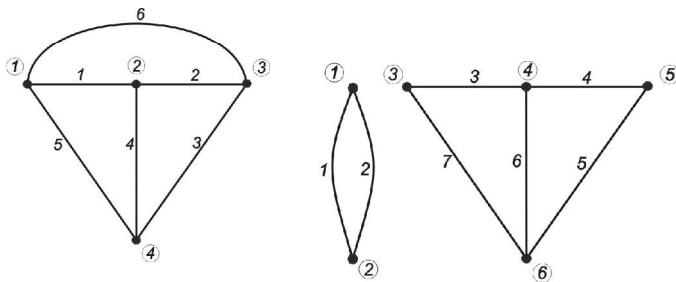
برای یک گراف g ، مجموعه ای از شاخه‌هایی که برای رسیدن از یک گره به گره باید بپیماییم مسیر نامیده می‌شود.



شکل 8-2

4-2 گراف پیوسته :

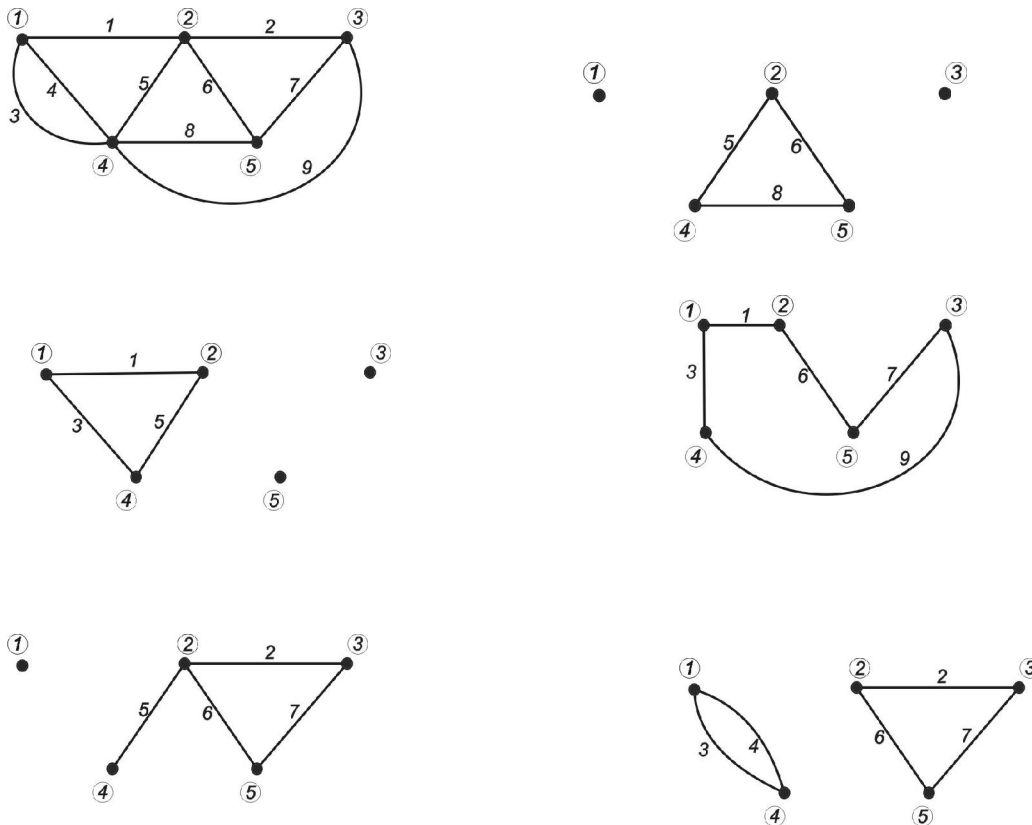
گرافی را پیوسته گویند اگر حداقل یک مسیر از شاخه‌ها بین هر دو جفت گره از گراف وجود داشته باشد. بنابراین در یک گراف پیوسته هر گره در مسیر عبوری شاخه‌ها از گره‌های دیگر قرار دارد. برای آنکه یک گراف پیوسته باشد لازم نیست که هر گره مستقیماً با یک شاخه به هر گره دیگر وصل شده باشد بلکه تنها شرط آن این است که حداقل یک مسیر بین هر دو گره از گراف وجود داشته باشد. با این قرارداد حتی یک گراف شامل یک گره نیز، پیوسته است.



شکل 2-9. (الف) گراف پیوسته. (ب) گراف.

5-2 تعریف حلقه :

مجموعه ای از گره های یک گراف را در نظر بگیرید. فرض کنید از گره n_1 از گراف حرکت کنیم و پس از عبور از مجموعه ای از شاخه ها به همان گره باز گردیم. در صورتی که از هر شاخه بیش از یک بار عبور نکنیم از همه گره ها به جزء گره n_1 فقط یک بار عبور کرده ایم این چنین مجموعه ای از شاخه ها *حلقه* نامیده می شود. به عنوان مثال شکل (2-12-الف) را در نظر بگیرید.



شکل 2-12. مثال هایی از حلقه

6-2 درخت (Tree) :

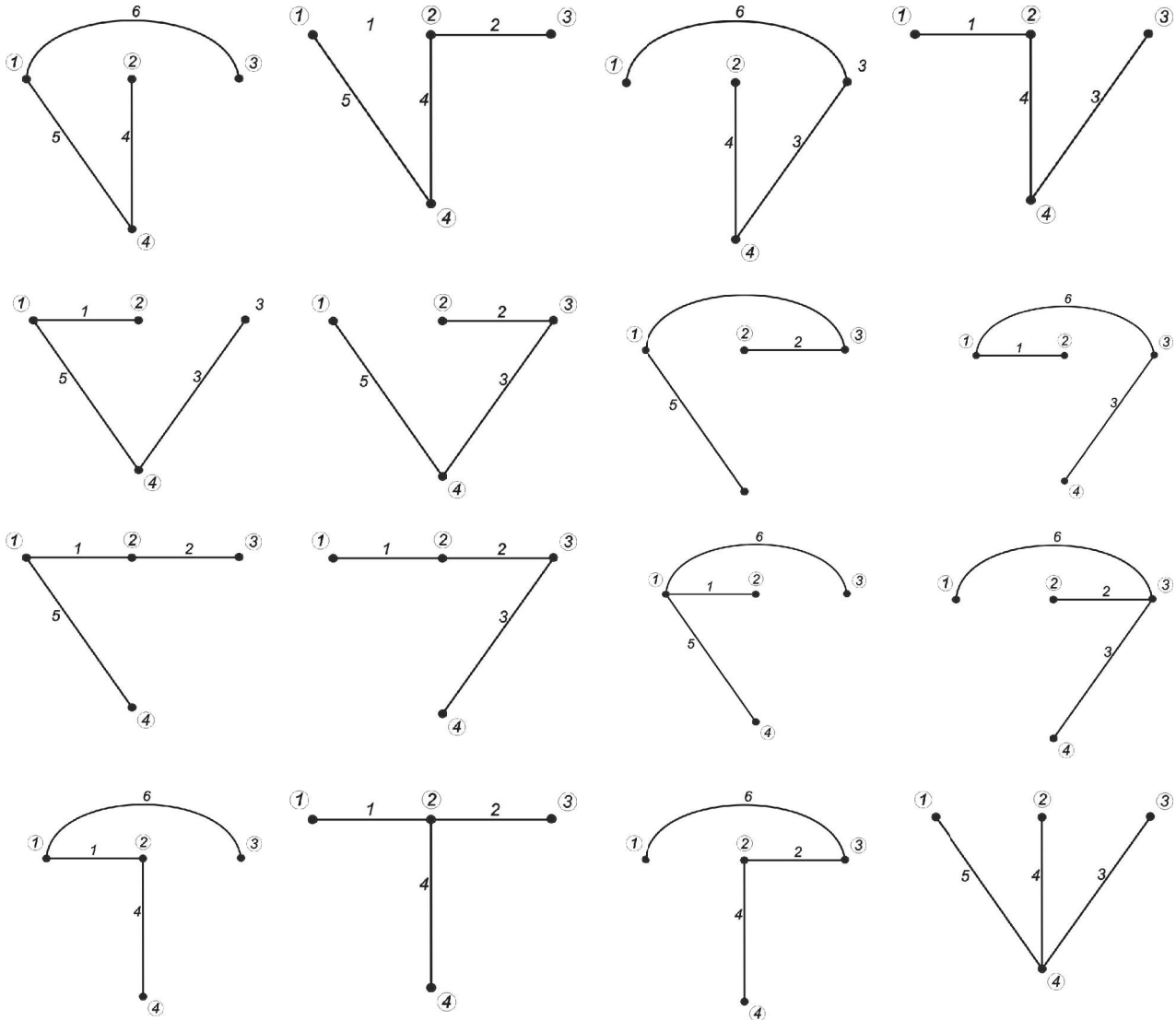
مجموعه ای از شاخه های یک گراف پیوسته که به تمام گره های گراف متصل باشند و تشکیل هیچ حلقه ای را ندهند یک درخت از گراف گویند. به بیان دیگر می توان گفت یک درخت از یک گراف پیوسته زیرگرافی پیوسته با خواص زیر است.

(الف) درخت T شامل تمام گره های g باشد.

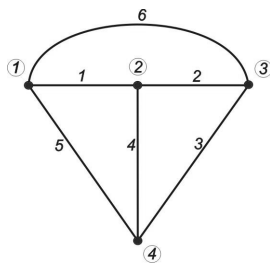
ب) تمام گره‌ها توسط شاخه‌های درخت به هم متصل هستند و از این رو درخت T یک زیرگراف پیوسته است.

ج) درخت T شامل هیچ حلقه‌ای نیست.

به شاخه‌های یک درخت ترکیه نیز گفته می‌شود. به زیرگراف متشکل از شاخه‌های باقیمانده گراف g (شاخه‌های غیر از شاخه‌های درخت) مکمل درخت و به شاخه‌های این مکمل، لینک ($Link$) و یا وتر ($chord$) گویند. ذکر این نکته ضروری است که هر گراف ساده دارای درخت‌های متعددی است. به عنوان مثال گراف شکل (2-13) دارای 16 درخت است که در شکل (2-14) نمایش داده شده است.



شکل 2-14. درخت‌های گراف 2-13



شکل 2-13. گراف g

7-2 ارتباط بین شاخه های درخت و گره ها

تعداد شاخه های درخت یکی کمتر از تعداد کل گره های گراف است بنابراین در صورتی که تعداد کل گره ها را n_t بنامیم آنگاه:

1 - تعداد کل گره ها = تعداد شاخه های درخت

$$\text{تعداد شاخه های درخت} = n_t - 1 \quad (4-2)$$

همچنین در صورتی که تعداد کل شاخه های گراف g را b و n را به صورت $n = n_t - 1$ تعریف کنیم: داریم:

تعداد شاخه های لینک + تعداد شاخه های درخت = تعداد کل شاخه های گراف

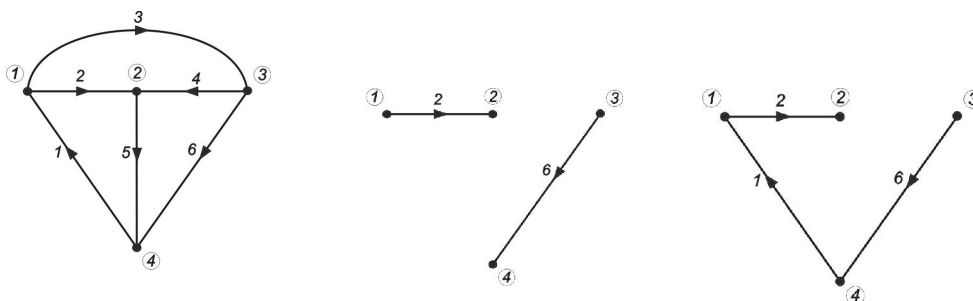
$$\text{تعداد شاخه های لینک} + b = (n_t - 1)$$

با توجه به رابطه فوق

$$\text{تعداد شاخه های لینک} = b - (n_t - 1) = b - n \quad (5-2)$$

8-2 کات ست (cut set)

می توان با برداشتن شاخه های خاصی از یک گراف پیوسته آن را به دو بخش مجزا تقسیم نمود. تعریف کات ست ارتباط تنگاتنگی با این خاصیت دارد. گراف شکل (2-15-الف) را در نظر بگیرید با برداشتن شاخه های 1، 3، 4 و 5 گراف به دو بخش مجزا مطابق شکل (2-15-ب) که هر بخش پیوسته می باشد، تقسیم می گردد.



شکل 2-15

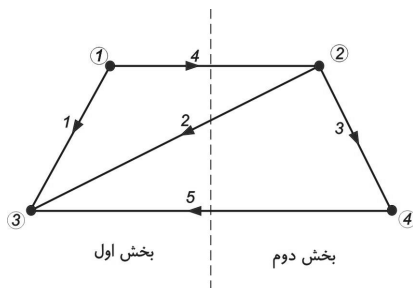
حال در صورتی که یکی از شاخه های برداشته شده مثلاً شاخه 1 را در شکل (15-ب) جایگزین نماییم شکل (15-ج) که گرافی پیوسته است به دست می آید به همین ترتیب اگر به جای شاخه 1 شاخه 3، 4 یا 5 را در شکل (15-ب) جایگزین نماییم به ترتیب شکل های (15-د)، (15-ر) و (15-س) که همگی گراف های پیوسته ای هستند حاصل می گردد. مجموعه شاخه های $\{1, 3, 4, 5\}$ را کات ست گراف پیوسته (15-الف) می نامند. تعریف زیر تعریف کامل کات ست است.

یک کات ست مجموعه ای از حداقل شاخه های یک گراف پیوسته است که اولاً با برداشتن همگی آنها گراف دقیقه به دو بخش مجزا از هم تبدیل شود و ثانیاً اینکه با افزودن هر یک از آنها به گراف به دو بخش مجزا تقسیم شده، گرافی پیوسته حاصل گردد.

به بیانی دیگر شرط دوم را چنین می توان بیان نمود که اگر همه ی شاخه های مجموعه کات ست به جز یکی قطع گردند، گراف حاصل پیوسته باقی بماند.

9-2 نمایش کات ست و جهت آن در یک گراف :

همان طور که قبلاً بیان شد یک کات ست گراف را به دو بخش مجزا تقسیم می کند. در شکل (2-16) خط چین گذرنده از مجموعه شاخه های کات ست $\{2, 5\}$ گراف را برش می دهد. جهت کات ست را می توان از بخش اول به بخش دوم و یا به عکس در نظر گرفت.

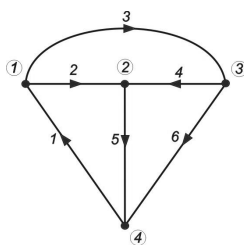


شکل 2-16

مثال 2-1:

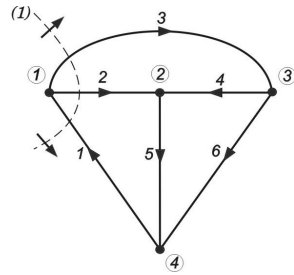
مجموعه کات ست های موجود در گراف شکل (2-17) را تعیین نمایید.

حل:

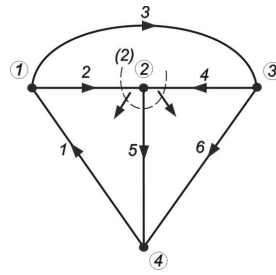


شکل 2-17 برای مثال 2-1

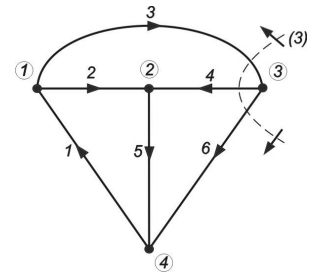
شکل (18-2) کات‌ست‌های ممکن را نشان می‌دهد.



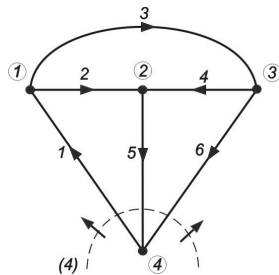
(الف)



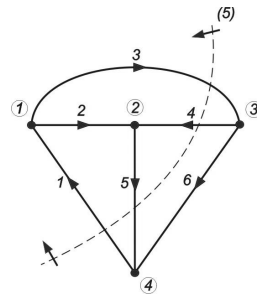
(ب)



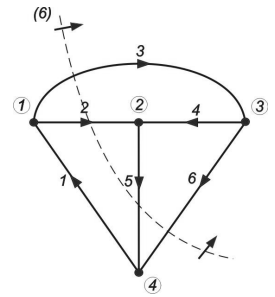
(پ)



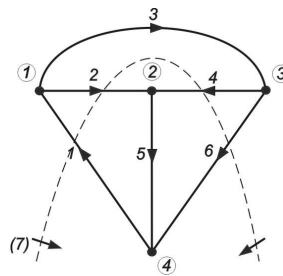
(ت)



(ث)



(ج)



(ح)

شکل 18-2 کات‌ست‌های مختلف گراف 2-

خلاصه نظریه گراف

مدرس: دکتر محمد رضا رمضانی

- (الف) کات ست شماره (1) با شاخه های $\{1, 2, 3\}$
- (ب) کات ست شماره (2) با شاخه های $\{2, 4, 5\}$
- (پ) کات ست شماره (3) با شاخه های $\{3, 4, 6\}$
- (ت) کات ست شماره (4) با شاخه های $\{1, 5, 6\}$
- (ث) کات ست شماره (5) با شاخه های $\{1, 3, 4, 5\}$
- (ج) کات ست شماره (6) با شاخه های $\{2, 3, 5, 6\}$
- (ح) کات ست شماره (7) با شاخه های $\{1, 2, 4, 6\}$