

## یادآوری

قبلا برای رد کردن یک حکم کلی، از مثال نقض استفاده می کردیم؛ همچنین فهمیدیم با ارائه مثال (به هر تعداد) نمی توان درستی یک حکم کلی را نتیجه گرفت و لازم است با استدلال های معتبر، درستی حکم را ثابت کنیم؛ یک روش اثبات مستقیم بود که بارها بر اساس آن اثبات هایی را دیده اید!

**مثال** درستی یا نادرستی گزاره های زیر را بررسی کنید:

۱) مجموع سه عدد طبیعی متوالی بر ۳ بخش پذیر است.

۲) عدد  $2^{2^n} + 1$  به ازای همه عددهای طبیعی  $n$ ، عددی اول است.  $2^{2^5} + 1 = 4294967297 = 641 \times 6700417$

**تمرین** هریک از گزاره های زیر را اثبات و یا با ارائه مثال نقض رد کنید.

۱) مجموع هر دو عدد فرد، عددی زوج است.

۲) برای هر دو عدد حقیقی  $x$  و  $y$  :  $\sqrt{x+y} = \sqrt{x} + \sqrt{y}$

۳) حاصل ضرب سه عدد طبیعی متوالی بر ۶ بخش پذیر است.

۴) برای هر عدد طبیعی بزرگ تر از ۱، عدد  $2^n - 1$  اول است.

۵) مجموع هر دو عدد گویا، عددی گویاست.

۶) اگر برای هر سه مجموعه  $A$ ،  $B$  و  $C$  داشته باشیم  $A \cup B = A \cup C$  آنگاه  $B = C$

۷ اگر  $k$  حاصل ضرب دو عدد طبیعی متوالی باشد، آنگاه  $4k+1$  مربع کامل است.

## خواندنی

حکم «برای  $n$  های طبیعی عبارت  $991n^2 + 1$  هیچ گاه مجذور کامل نیست.»

**مثال نقض:** کوچک ترین عدد طبیعی که به ازای آن  $991n^2 + 1$  مجذور کامل باشد ۲۹ رقم دارد!  $n = 12055735790331359447442538737$

## اثبات با در نظر گرفتن همه حالت ها

گاهی برای اثبات یک حکم، نشان می دهیم حکم در همه حالات ممکن برای مساله برقرار است و از آنجا درستی حکم ثابت می شود

**سؤال** ثابت کنید برای هر عدد طبیعی  $n$ ،  $5n + 7 - n^2$  عددی فرد است.

## نکته

اگر زوج بودن  $n$  را با  $p$  و فرد بودن  $n$  را با  $q$  و فرد بودن  $5n + 7 - n^2$  را با  $r$  نمایش دهیم، حکم را می توان به صورت گزاره  $p \vee q \Rightarrow r$  نمایش داد. با توجه به هم ارزی  $p \vee q \Rightarrow r \equiv (p \Rightarrow r) \wedge (q \Rightarrow r)$  شیوه اثبات توجیه می شود. به طریق مشابه، برای هر تعداد متناهی گزاره دلخواه داریم:

$$P_1 \vee P_2 \vee \dots \vee P_n \Rightarrow r \equiv (P_1 \Rightarrow r) \wedge (P_2 \Rightarrow r) \wedge \dots \wedge (P_n \Rightarrow r)$$

**مثال** ثابت کنید اگر  $a$  و  $b$  دو عدد حقیقی باشند و  $ab = 0$  آنگاه  $a = 0$  یا  $b = 0$ .

برای  $a$  دو حالت ممکن است رخ دهد:

ا) اگر  $a = 0$ ، در این حالت حکم برقرار است

ب) اگر  $a \neq 0$ ، در این حالت  $a^{-1}$  یک عدد حقیقی است و داریم:  $ab = 0 \Rightarrow a^{-1}(ab) = a^{-1} \times 0 \Rightarrow b = 0$  بنابراین حکم برقرار است.

**مسئله** ا) اگر  $a$  و  $b$  دو عدد صحیح باشند و  $ab$  عددی فرد باشد، ثابت کنید  $a^2 + b^2$  زوج است.

ب)  $A = \{3, 4\}$  یک زیرمجموعه از مجموعه  $S = \{1, 2, \dots, 6\}$  است و  $n \in S$ ، اگر  $\frac{n^2(n+1)^2}{4}$  یک عدد زوج باشد ثابت کنید  $n \in A$ .

اثبات به روش برهان خلف

### اثبات غیر مستقیم

در روش برهان خلف فرض می‌کنیم که حکم نادرست باشد و سپس با استفاده از قوانین منطق گزاره‌ها و دنباله‌ای از استدلال‌های درست و مبتنی بر فرض به یک نتیجه غیرممکن یا نتیجه متضاد با فرض می‌رسیم و از آنجا معلوم می‌شود که فرض نادرست بودن حکم باطل است و درستی حکم ثابت می‌گردد.

مسئله ثابت کنید حاصل جمع یک عدد گویا و یک عدد گنگ، عددی گنگ است.

مسئله حاصل ضرب هر عدد گویای ناصفر در یک عدد گنگ، عددی گنگ است.

مسئله  $a_1, a_2$  و  $a_3$  عددهایی صحیح هستند و  $b_1, b_2$  و  $b_3$  هم همان اعداد ولی به ترتیب دیگری قرار گرفته‌اند. ثابت کنید  $(a_1 - b_1)(a_2 - b_2)(a_3 - b_3)$  عددی زوج است.

**مسئله** درستی گزاره‌های زیر را با استفاده از روش برهان خلف ثابت کنید.  
**ا** اگر  $x$  یک عدد گنگ باشد، ثابت کنید  $\frac{1}{x}$  نیز گنگ است.

**ب** اگر تابع  $f$  در  $x = a$  پیوسته ولی  $g$  در  $x = a$  ناپیوسته باشد، ثابت کنید  $f+g$  در  $x = a$  ناپیوسته است.

### اثبات‌های بازگشتی / گزاره‌های هم‌ارز

#### یادآوری

**ا** اگر ارزش دو گزاره یکسان باشد آنها را گزاره‌های **هم‌ارز (هم‌ارزش)** می‌نامیم.  
**ب** اگر  $P$  و  $Q$  دو گزاره هم‌ارز (یعنی همواره هر دو درست یا هر دو نادرست) باشند، آن‌گاه گزاره‌ی  $P \Leftrightarrow Q$  یک **گزاره درست** است. به عکس اگر ترکیب دو شرطی  $P \Leftrightarrow Q$  درست باشد، آن‌گاه  $P$  و  $Q$  دو گزاره هم‌ارز خواهند بود و اگر ارزش یکی را بدانیم، ارزش دیگری نیز همان است.

**مسئله** اگر  $a, b \in \mathbb{R}$  کدام یک از ترکیب‌های دو شرطی زیر درست است؟

$$a = b \Leftrightarrow a^2 = b^2 \quad \text{ب} \quad a = b \Leftrightarrow a^3 = b^3 \quad \text{ا}$$

$$a < b \Leftrightarrow a^2 < b^2 \quad \text{ت} \quad a < b \Leftrightarrow a^3 < b^3 \quad \text{پ}$$

**مثال** اگر  $a$  و  $b$  دو عدد حقیقی باشند ثابت کنید:  $a^2 + ab + b^2 \geq 0$

ترکیب دو شرطی  $a^2 + ab + b^2 \geq 0 \Leftrightarrow (a + \frac{b}{2})^2 + \frac{3b^2}{4} \geq 0$  بیانگر آن است که دو گزاره هم‌ارز هستند چون گزاره سمت راست یک گزاره ی همیشه درست است، پس گزاره سمت چپ (حکم) نیز چنین است؛

## اثبات به روش بازگشتی:

**مسئله** اگر  $a > 0$  ثابت کنید  $a + \frac{1}{a} \geq 2$

**مسئله** ثابت کنید میانگین حسابی دو عدد نامنفی، از میانگین هندسی آنها کمتر نیست.

**به بیان دیگر:** اگر  $a$  و  $b$  دو عدد نامنفی باشند، ثابت کنید:  $\frac{a+b}{2} \geq \sqrt{ab}$

**مسئله** اگر  $a$  و  $b$  دو عدد حقیقی باشند ثابت کنید:  $a^2 + ab + b^2 \geq 0$

**تذکره!** از «روش بازگشتی» برای نشان دادن نادرستی یک گزاره نیز می توان استفاده کرد.

**مسئله ۱** اگر  $n$  یک عدد طبیعی باشد، آیا زوج بودن  $n$  و زوج بودن  $n^2$  هم ارزند؟

**۲** آیا دو گزاره زیر هم ارزند؟

- Ⓐ نقطه  $C$  روی عمود منصف پاره خط  $AB$  قرار دارد.  
 Ⓑ فاصله نقطه  $C$  از دو سر پاره خط  $AB$  یکسان است.



## پرسش و تمرین

۱ گزاره‌های زیر را به روش بازگشتی (گزاره‌های هم‌ارز) ثابت کنید :

ا) اگر  $x$  و  $y$  دو عدد حقیقی (مخالف صفر) باشند داریم :  $\frac{x}{y} + \frac{y}{x} \geq 2$

ب) برای هر سه عدد حقیقی  $x$  و  $y$  و  $z$  داریم :  $x^2 + y^2 + z^2 \geq xy + yz + zx$

**نتیجه:**  $x^2 + y^2 + 1 \geq xy + x + y$

۲ عددی حقیقی مانند  $x$  ارائه کنید به طوری که  $x^3 < x^2$ .

۳ اگر  $\alpha$  و  $\beta$  دو عدد گنگ باشند ولی  $\alpha + \beta$  گویا باشد، ثابت کنید  $\alpha - \beta$  و  $\alpha + 2\beta$  گنگ هستند.

۴ آیا اعدادی صحیح مانند  $x$  و  $y$  وجود دارند که :  $x^2 + y^2 = (x + y)^2$

۵ آیا مقادیر حقیقی و ناصفر  $a$  و  $b$  چنان وجود دارند که :  $(a + b \neq 0)$   $\frac{1}{a+b} = \frac{1}{a} + \frac{1}{b}$

۶ گزاره‌های زیر را اثبات و یا با ارائه مثال نقض آنها را رد کنید.  
ا) مربع و مکعب هر عدد فرد عددی فرد است.

ب) میانگین پنج عدد طبیعی متوالی همان عدد وسطی است.

## مفهوم شمارنده:

مثال: شمارنده های عدد ۱۲ را بنویسید:

## عاد کردن یا شمردن:

فرض کنیم  $b \neq 0$  یک عدد صحیح و  $a$  یک شمارنده ی آن باشد؛ در این حالت می نویسیم:  $a|b$  و می خوانیم  $a$  می شمارد  $b$  را یا  $a$  عاد می کند عدد  $b$  را و یا عدد  $b$  بر  $a$  بخش پذیر است

**نکته** از مطالب بالا نتیجه می شود:  $a|b$  هرگاه عدد صحیحی مانند  $q$  یافت شود به گونه ای که  $b = aq$ .

**تذکره** هرگاه  $b$  بر  $a$  تقسیم پذیر نباشد می نویسیم  $a \nmid b$ .

چند نکته: برای هر عدد صحیح  $a$ ، همواره:

$$\pm 1 | a \quad \text{ا}$$

$$a | a \quad \text{ب}$$

$$a | 0 \quad \text{پ}$$

**قراداد:** صفر عدد صفر را می شمارد:  $0 | 0$ .

**کار در کلاس ۱** با توجه به تعریف رابطه عاد کردن جاهای خالی را پر کنید.  $7 | 63 \Leftrightarrow 63 = \dots \times \dots$  (الف)

$$91 = 7 \times \dots \Leftrightarrow \dots | 91 \quad \text{ب}$$

$$-6 | 54 \Leftrightarrow \dots = \dots \times (-6) \quad \text{پ}$$

$$5 | -35 = \Leftrightarrow \dots = 5 \times \dots \quad \text{ت}$$

$$0 = 18 \times \dots \Leftrightarrow 18 | \dots \quad \text{ث}$$

$$a | 1 \Rightarrow a = \dots \text{ یا } a = \dots \quad \text{ج}$$

$$26 = 2 \times 13 \Rightarrow 2 | \dots \text{ و } \dots | 26 \quad \text{ح}$$

**۲** با استفاده از تعریف عاد کردن و تقسیم اعداد توان دار با پایه های برابر ابتدا نشان دهید:  $3^5 | 3^9$

سپس ثابت کنید:  $\forall m, n \in \mathbb{N}, m \leq n \Rightarrow a^m | a^n$

## خواص رابطه عاد کردن

**خاصیت ۱** اگر عدد  $a$  عدد  $b$  را بشمارد، آنگاه هر مضرب عدد  $b$  را نیز می شمارد یعنی:  $a|b \Rightarrow a|mb$

**مثال:**  $3|6 \Rightarrow 3|6 \times 5$ ،  $3|6 \times 4$ ،  $3|6 \times (-7)$ ، ...

**نتیجه:** اگر عدد  $a$  عدد  $b$  را بشمارد، آنگاه  $b^2$  را می شمارد و در حالت کلی  $b^n$  را می شمارد که  $n \in \mathbb{N}$  است. یعنی:

$$1 \quad a|b \Rightarrow a|b^2$$

$$2 \quad a|b \Rightarrow a|b^n$$



**سؤال ۱:** آیا از اینکه  $a|bc$  می توان نتیجه گرفت که  $a$  حداقل یکی از دو عدد  $b$  و  $c$  را عاد می کند؟

**سؤال ۲:** آیا از اینکه  $a|b$  می توان نتیجه گرفت  $ka|kb$ ؟

آیا از  $ka|kb$  می توان نتیجه گرفت  $a|b$ ؟

**خاصیت ۲** اگر عدد  $a$ ، عدد  $b$  را بشمارد و  $b$  نیز  $c$  را بشمارد آنگاه  $a$ ، عدد  $c$  را می شمارد:  $a|b \wedge b|c \Rightarrow a|c$

**نکته** این خاصیت را خاصیت تعدی برای رابطه عاد کردن، می نامیم.

**مسئله** نشان دهید:  $a|b \Rightarrow a|b^n$

**خاصیت ۳** هرگاه عددی دو عدد را بشمارد آنگاه مجموع و تفاضل آن دو عدد را نیز می شمارد:

$$a|b, a|c \Rightarrow a|b \pm c$$

**سؤال ۳:** آیا از اینکه  $a|b \pm c$  همواره می توان نتیجه گرفت که  $a|b$  یا  $a|c$ ؟

**خاصیت ۴** اگر  $a|b$  و  $b \neq 0$  در این صورت  $|a| \leq |b|$ .

**مسئله** ثابت کنید: اگر  $a|b$  و  $b|a$  آنگاه  $a = \pm b$ .

**نتیجه:** اگر  $a|a$  و  $a|1$  آنگاه  $a = \pm 1$ .

**کار در کلاس ۱** اگر  $a \neq 0$  عددی صحیح و دو عدد  $(7m+6)$  و  $(6m+5)$  بر  $a$  بخش پذیر باشند ثابت کنید  $a = \pm 1$ .

**۲** اگر  $a|b$  نشان دهید که  $a^n|b^n$ .

**۳** اگر  $a|b$  و  $c|d$  نشان دهید که  $ac|bd$ .

**۴** اگر  $a|b$  و  $a|c$  نشان دهید که  $a|mb \pm nc$ .

### یادآوری

**مفهوم عدد اول:** هر عدد طبیعی و بزرگ تر از یک که هیچ شمارنده مثبتی به جز یک و خودش نداشته باشد، عدد اول نامیده می شود.

**مجموعه اعداد اول:** مجموعه ای نامتناهی است که به صورت  $P = \{2, 3, 5, 7, 11, \dots\}$  نمایش داده می شود.

**نکته** اگر  $p$  عددی اول باشد و  $a$  عددی طبیعی و  $a|p$  در این صورت  $a=1$  یا  $a=p$ .

**سؤال** اگر  $a$  عددی طبیعی باشد و دو عدد  $(9k+7)$  و  $(7k+6)$  را عاد کند، ثابت کنید  $a=1$  یا  $a=5$ .

مسئله ثابت کنید:

Ⓐ  $7 \mid 100! + 7$

Ⓑ  $\forall k \leq n, k \mid n! + k$

نکته

اگر  $b = aq$  یا  $a \mid b$  یعنی  $a$  شمارنده  $b$  است یا  $b$  بر  $a$  بخش پذیر است و این یعنی  $a$  مقسوم علیه  $b$  است یا  $b$  مضرب  $a$  است

تعریف

عدد طبیعی  $d$  را ب م م دو عدد صحیح  $a$  و  $b$  می نامیم ( $a$  و  $b$  هر دو با هم صفر نیستند) و می نویسیم  $(a, b) = d$  هرگاه دو شرط زیر برقرار باشند

Ⓐ  $d \mid a, d \mid b$

Ⓑ  $\forall m > 0, m \mid a, m \mid b \Rightarrow m \leq d$

و اگر دو شرط برقرار باشند آنگاه  $(a, b) = d$ .

نکته ۱

شرط (الف) مقسوم علیه مشترک بودن را برای  $d$  تأمین می کند  
شرط (ب) نشان می دهد از هر مقسوم علیه مشترک دلخواهی چون  $m$ ، بزرگ تر است.

نکته ۲

اگر  $(a, b) = 1$  در این صورت می گوئیم  $a$  و  $b$  نسبت به هم اولند.

$(3, 4) =$  ,  $(4, 9) =$  ,  $(7, 11) =$  ,  $(1, 12) =$

$(6, 9) =$  ,  $(8, 16) =$  ,  $(0, 6) =$  ,  $(4, -6) =$

مسئله محاسبه کنید!

تعریف

عدد طبیعی  $c$  را ک م م دو عدد ناصفر  $a$  و  $b$  می نامیم و می نویسیم  $[a, b] = c$  هرگاه دو شرط

Ⓐ و Ⓑ برقرار باشند  $a \mid c, b \mid c$

Ⓑ  $\forall m > 0, a \mid m, b \mid m \Rightarrow c \leq m$

و اگر دو شرط برقرار باشند آنگاه  $[a, b] = c$

سؤال توضیح دهید که شرط های (الف) و (ب) هر یک چه ویژگی را تأمین می کنند؟

$[3, 4] =$  ,  $[6, 4] =$  ,  $[1, 8] =$  ,  $[-4, 16] =$

مسئله محاسبه کنید!

$$1 \quad a|b \Rightarrow (a,b) = |a|$$

کار در کلاس ۱ با توجه به تعاریف ب م و ک م ثابت کنید:

$$2 \quad a|b \Rightarrow [a,b] = |b|$$

۲ اگر  $p$  عددی اول باشد و  $a \in \mathbb{Z}$  و  $p \nmid a$ ، ثابت کنید،  $(p,a) = 1$

سؤال ؟ اگر  $p$  عددی اول نباشند و  $a \in \mathbb{Z}$  و  $p \nmid a$ ، آیا می توان نتیجه گرفت  $(p,a) = 1$  ؟

## قضیه تقسیم و کاربردها

قضیه تقسیم (بدون اثبات):

اگر  $a$  عددی صحیح و  $b$  عدد طبیعی باشد در این صورت، (با تقسیم  $a$  بر  $b$ ) اعدادی صحیح و منحصر به فرد مانند  $q$  و  $r$  یافت می شوند به قسمی که  $a = bq + r$  و  $0 \leq r < b$ .  
 $a$  را مقسوم،  $b$  را مقسوم علیه،  $q$  را خارج قسمت و  $r$  را باقیمانده می نامیم.

توجه: اگر  $r = 0$  باشد، می گوئیم  $a$  بر  $b$  بخش پذیر است؛

مسئله اگر باقیمانده تقسیم اعداد  $m$  و  $n$  بر ۱۷ به ترتیب ۵ و ۳ باشد، در این صورت باقیمانده تقسیم عدد  $(2m - 5n)$  را بر ۱۷ به دست آورید.

افراز مجموعه  $\mathbb{Z}$  به کمک قضیه تقسیم

اگر  $a$  عددی صحیح و دلخواه باشد، با تقسیم آن بر عدد طبیعی  $b$ ، و با توجه به اینکه باقیمانده تقسیم یعنی  $r$  در رابطه  $0 \leq r < b$  صدق می‌کند، برای  $a$  بر حسب  $r$  دقیقاً  $b$  حالت وجود دارد

**مسئله** در تقسیم بر ۵، افراز اعداد صحیح را بنویسید؟

**مسئله** اگر  $m \in \mathbb{Z}$  نشان دهید که  $m$  را به یکی از دو صورت  $2k$  یا  $2k+1$  (زوج یا فرد) می‌توان نوشت.

**مسئله** ثابت کنید اگر  $P > 3$  عددی اول باشد، آنگاه به یکی از دو صورت  $P=6k+1$  یا  $P=6k+5$  نوشته می‌شود.

**مسئله** ابتدا ثابت کنید هر عدد صحیح و فرد مانند  $a$  به یکی از دو صورت  $4k+1$  یا  $4k+3$  نوشته می‌شود

سپس نشان دهید که مربع هر عدد فرد به شکل  $(8t+1)$  نوشته می‌شود (باقیمانده تقسیم مربع هر عدد فرد بر ۸، مساوی با ۱ است.)

**سؤال** در تقسیم بر ۴، افراز مجموعه  $\mathbb{Z}$  را بنویسید؟



## پرسش و تمرین

- ۱ اگر فرض کنیم  $ab = cd$  ( $a, b, c, d$  اعداد صحیح و ناصفرند) در این صورت پنج رابطه عاد کردن از این تساوی نتیجه بگیرید.
- ۲ اگر  $a|b$  ثابت کنید  $a|-b$  و  $-a|b$  و  $-a|-b$ .
- ۳ اگر  $a > 1$  و  $a|9k+4$  و  $a|5k+3$  ثابت کنید  $a$  عددی اول است.
- ۴ اگر  $k$  ای در  $\mathbb{Z}$  باشد که داشته باشیم،  $5|4k+1$  ثابت کنید:  $25|16k^2 + 28k + 6$
- ۵ آیا از اینکه  $a|b$  و  $c|d$  همواره می توان نتیجه گرفت که  $a+c|b+d$ ؟
- ۶ ثابت کنید: **الف** هر دو عدد صحیح و متوالی نسبت به هم اولند.  
**ب** هر دو عدد صحیح و فرد متوالی نسبت به هم اولند.

۷ اگر  $P \neq q$  و  $P$  و  $q$  هر دو عدد اول باشند ثابت کنید  $(P, q) = 1$ .

۸ اگر  $m, n \in \mathbb{N}$  و  $a, b \in \mathbb{Z}$  در این صورت ثابت کنید:  $m \leq n, a|b \Rightarrow a^m | b^n$

۹ اگر باقیمانده تقسیم عدد  $a$  بر دو عدد ۷ و ۸ به ترتیب ۵ و ۷ باشد، باقیمانده تقسیم عدد  $a$  را بر ۵۶ بیابید.

۱۰ اگر  $a$  عددی صحیح و فرد باشد و  $2|a+b$  در این صورت باقیمانده تقسیم عدد  $(a^2 + b^2 + 3)$  را بر ۸ بیابید.

۱۱ اگر  $n$  عددی صحیح باشد ثابت کنید  $3|n^3 - n$

۱۲ اگر در یک تقسیم، مقسوم و مقسوم علیه، هر دو بر عدد صحیح  $n$  بخش پذیر باشند، ثابت کنید باقی مانده تقسیم نیز همواره بر  $n$  بخش پذیر است.

۱۳ اگر  $a$  عددی صحیح و دلخواه باشد ثابت کنید همواره یکی از اعداد صحیح  $a$  یا  $a+2$  یا  $a+4$  بر ۳ بخش پذیر است.

۱۴ ثابت کنید تفاضل مکعب‌های دو عدد صحیح متوالی، عددی فرد است.

۱۵ ثابت کنید حاصل ضرب سه عدد متوالی همواره بر  $3!$  بخش پذیر است.

۱۶ حاصل هریک را به دست آورید:  $(m \in \mathbb{Z})$

ا  $([m^2, m], m^5)$

ب  $(2m, 6m^2)$

پ  $(3m+1, 3m+2)$

ت  $[m^7, (m^2, m^3)]$

ث  $[(72, 48), 120]$



## تعریف

برای هر عدد طبیعی مانند  $m$  و هر دو عدد صحیح مانند  $a$  و  $b$  اگر  $m \mid a - b$  (و  $b$  بر  $m$  هم باقیمانده باشند) می‌گوییم « $a$  هم‌نهشت با  $b$  است به پیمانه  $m$ » و می‌نویسیم  $a \equiv b \pmod{m}$ .

تعریف رابطه هم‌نهشتی به پیمانه  $m$ ، به زبان ریاضی عبارت است از:  
 $\forall a, b \in \mathbb{Z}, a \equiv b \pmod{m} \Leftrightarrow m \mid a - b \quad (m \in \mathbb{N})$

## یادآوری

در درس قبل دیدیم که باقیمانده‌های تقسیم اعداد بر ۴ عبارت‌اند از ۰، ۱، ۲ و ۳. همچنین می‌دانیم مجموعه‌های زیر یک افراز برای مجموعه اعداد صحیح تشکیل می‌دهند:

$$A_0 = \{x \in \mathbb{Z} \mid x = 4k\} = \{\dots, -8, -4, 0, 4, 8, \dots, 16, \dots\} = [0]_4$$

$$A_1 = \{x \in \mathbb{Z} \mid x = 4k + 1\} = \{\dots, -7, -3, 1, 5, \dots, 13, \dots, 21, \dots\} = [1]_4$$

$$A_2 = \{x \in \mathbb{Z} \mid x = 4k + 2\} = \{\dots, -6, \dots, 2, 6, 10, \dots\} = [2]_4$$

$$A_3 = \{x \in \mathbb{Z} \mid x = 4k + 3\} = \{\dots, -13, \dots, -5, -1, 3, 7, 11, \dots\} = [3]_4$$

اگر بررسی کنید خواهید دید هر دو عضو دلخواه از هریک از مجموعه‌های بالا به پیمانه ۴ هم‌نهشت هستند (دارای باقیمانده‌ی یکسانی هستند)؛ بر این اساس به هریک از مجموعه‌های بالا  $[0]_4$  و  $[1]_4$  و  $[2]_4$  و  $[3]_4$  کلاس یا دسته‌ی هم‌نهشتی به پیمانه‌ی ۴ می‌گویند؛

**نکته** مجموعه همه اعداد صحیح که با باقیمانده تقسیم آنها بر عدد طبیعی  $m$  برابر با  $r$  می‌باشد یعنی،  $[r]_m = \{x \in \mathbb{Z} \mid x = mk + r\}$ ، را کلاس یا دسته هم‌نهشتی  $r$  به پیمانه  $m$  می‌نامیم.

$$\forall a, b \in \mathbb{Z}, a, b \in [r]_m \Leftrightarrow a \equiv b \pmod{m}$$

## مسئله

$$\forall a, b \in \mathbb{Z}, a, b \in [r]_m \Leftrightarrow m \mid a - b \quad (m \in \mathbb{N})$$

## نتیجه:

**تذکر مهم:** (اگر باقیمانده تقسیم  $a$  بر  $m$  مساوی با  $r$  باشد در این صورت  $a \equiv r \pmod{m}$ )

$$a = mq + r \Rightarrow a \equiv r \pmod{m}$$

ویژگی‌های رابطه هم‌نهشتی

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow a \pm c \equiv b \pm c \pmod{m}$$

ویژگی ۱:

ویژگی ۲:  $a \equiv b \Rightarrow ac \equiv bc$

سؤال؟ اگر  $ac \equiv bc$ ، آیا می‌توان نتیجه گرفت  $a \equiv b$ ؟

ویژگی ۳:  $a \equiv b \Rightarrow a^n \equiv b^n \quad (n \in \mathbb{N})$

$$(a^n - b^n) = (a - b)(a^{n-1} + a^{n-2}b + \dots + b^{n-1})$$

$$5^4 \not\equiv 3^4 \text{ ولی } 5^2 \equiv 3^2$$

سؤال؟ اگر  $a^n \equiv b^n$ ، آیا می‌توان نتیجه گرفت  $a \equiv b$ ؟

۱  $a \equiv b, c \equiv d \Rightarrow ac \equiv bd$

۲  $a \equiv b, c \equiv d \Rightarrow a \pm c \equiv b \pm d$

ویژگی ۴:

۱ هرگاه بخواهیم هم‌نهشت عدد  $a$  را به پیمانه  $m$ ، مشخص کنیم کافی است عدد  $a$  را بر  $m$  تقسیم کرده و باقیمانده را به دست آوریم.

۲ اگر  $a$  و  $b$  بر عدد طبیعی  $m$ ، هم باقیمانده باشند (باقیمانده‌های تقسیم  $a$  و  $b$  بر  $m$ ، برابر باشد) در این صورت  $a \equiv b$

یادآوری

مسئله باقیمانده تقسیم عدد  $A = (27)^9 + 19$  را بر ۱۳ بیابید.

$$a \equiv b \Rightarrow a \pm mt \equiv b \pm mk \quad \text{ویژگی ۶:}$$

**مسئله** باقیمانده تقسیم عدد  $A = (1000)^{12} \times 12 + 10$  را بر ۷ بیابید.

$$ac \equiv bc, (c, m) = d \Rightarrow a \equiv \frac{m}{d} b \quad \text{ویژگی ۷: (بدون اثبات)}$$

**نتیجه (مهم):** اگر  $ac \equiv bc$  و  $(c, m) = 1$  در این صورت  $a \equiv b$  در واقع قاعده حذف در هم‌نهشتی‌ها برای هر عدد که نسبت به پیمانه اول باشد برقرار است.

**مثال** واضح است که  $4 \times a \equiv 4 \times 3$  و چون  $(4, 3) = 1$  پس  $a \equiv 3$ .

**نکته** از ویژگی ۷ (و نتیجه اش) برای حل معادلات هم‌نهشتی و سیاله (که در آینده می‌خوانیم) استفاده می‌شود؛

**مسئله** یک قاعده کلی برای یافتن باقیمانده تقسیم و بخش‌پذیری اعداد  $n$  رقمی بر ۹ بیان کنید.

$$A = 10^{n-1} \times a_{n-1} + \dots + 10^2 a_2 + 10 a_1 + 10^0 a_0 \Rightarrow A \equiv 1 \times a_{n-1} + \dots + 1 \times a_1 + a_0 \Rightarrow A \equiv \dots$$

**نتیجه:** «باقیمانده تقسیم هر عدد بر ۹ برابر است با باقیمانده مجموع ارقام آن عدد بر ۹»

**مسئله** یک قاعده کلی برای یافتن باقیمانده تقسیم و بخش‌پذیری اعداد  $n$  رقمی بر ۳ بیان کنید.

مسئله

یک قاعده کلی برای یافتن باقیمانده تقسیم و بخش‌پذیری اعداد  $n$  رقمی بر ۱۱ بیان کنید.

$$\begin{array}{l} 11 \\ 10 \equiv -1 \end{array}$$

مسئله

یک قاعده کلی برای یافتن باقیمانده تقسیم و بخش‌پذیری اعداد  $n$  رقمی بر ۲ و ۵ و ۱۰ بیان کنید.

$$\begin{array}{l} 2 \quad 5 \quad 10 \\ 10 \equiv 0 \quad 10 \equiv 0 \quad 10 \equiv \dots \end{array}$$

**تذکره!** یکی از کاربردهای هم‌نهستی در تقویم‌نگاری و محاسبه روزهای هفته بر حسب تاریخ مشخص شده است.

### چند مطلب ضروری برای این نوع مسائل:

- آ هر روز از هفته مانند شنبه پس از گذشت ۷ روز دوباره تکرار می‌شود
- ب شش ماه اول سال همگی ۳۱ روزه و شش ماه دوم سال غیر از اسفند (که ۲۹ روز است) همگی ۳۰ روزه می‌باشند. البته هر چهار سال یک بار (سال کبیسه) اسفند نیز ۳۰ روزه است.

مسئله

اگر اول مهر ماه در یک سال یکشنبه باشد، در این صورت ۲۲ بهمن در همان سال چند شنبه است؟

مسئله

اگر در یک سال، اول مهر، شنبه باشد در این صورت ۱۲ بهمن در همان سال چه روزی است؟

**مسئله** از روی تقویم سال جاری روز هفته را برای هفتم تیر مشخص کنید و با توجه به آن و به روش فوق مشخص کنید ۲۲ بهمن در سال جاری چه روزی از هفته است؟ درستی پاسخ خود را از روی تقویم نیز بررسی کنید.

**معادله هم‌نهشتی** رابطه هم‌نهشتی همراه با مجهولی چون  $x$  به فرم  $ax \equiv b \pmod{m}$ ،  $(a, b \in \mathbb{Z})$ ، را یک معادله هم‌نهشتی می‌نامیم و منظور از حل یک معادله هم‌نهشتی پیدا کردن همه جواب‌هایی چون  $x \in \mathbb{Z}$  است که در معادله فوق صدق کنند یعنی  $ax \equiv b \pmod{m}$ .

$$x \equiv a \pmod{m} \Leftrightarrow m \mid x - a \Leftrightarrow x = mk + a \quad \text{یادآوری}$$

روش حل معادله هم‌نهشتی  $ax \equiv b \pmod{m}$ :

**مسئله** جواب‌های عمومی معادله  $4x \equiv 17 \pmod{5}$  را به دست آورید.

**مسئله** همه اعداد صحیح را بیابید که سه برابر آنها منهای ۱۳ بر ۷ بخش پذیر باشند.  $3x \equiv 13 \pmod{7}$  یا  $7 \mid 3x - 13$

**قضیه (بدون اثبات):** معادله هم‌نهشتی  $ax \equiv b \pmod{m}$  دارای جواب است اگر و فقط اگر  $(a, m) \mid b$

**نتیجه:** اگر  $(a, m) = 1$  چون برای هر  $b$ ، همواره  $1 \mid b$  پس معادله  $ax \equiv b \pmod{m}$  همواره دارای جواب است.

**مسئله** پاسخ معادلات همنهشتی زیر را بدست آورید (در صورت وجود)

Ⓐ  $6x \equiv 11$

Ⓑ  $4x \equiv 18$

**معادله سیاله** معادله  $ax + by = c$  را که در آن،  $x$  و  $y$  مجهول هایی در اعداد صحیح و  $a, b, c \in \mathbb{Z}$  هستند را یک معادله سیاله درجه اول یا خطی می نامیم.

**روش حل معادلات سیاله (با تبدیل به معادله همنهشتی):**

**مسئله** جواب های عمومی معادله سیاله  $4x + 5y = 9$  را بیابید.

**نکته:** به ازای مقادیر مختلف برای .....

**مسئله** آیا می توانید یک کیسه ۱۹ کیلویی را با وزنه های ۳ و ۴ کیلویی وزن کنید؟



**مسئله** به چند طریق می توان ۱۷۰۰۰ تومان را به اسکناس های ۲۰۰۰ و ۵۰۰۰ تومانی خرد کرد؟

**مسئله** در یک رستوران فقط دو نوع غذای قورمه سبزی و قیمه وجود دارد. اگر ۵ نفر وارد این رستوران شوند به چند طریق می توانند سفارش غذا بدهند؟ (هر نفر فقط یک پرس غذا میل می کند)

**مسئله** تیراندازی به سمت یک هدف شامل دو دایره هم مرکز تیراندازی می کند، اگر به دایره با شعاع کوچک تر بزند ۵ امتیاز و اگر به دایره بزرگ تر بزند ۳ امتیاز می گیرد. اگر او کمتر از ۱۵ تیر، تیراندازی کرده باشد و همه تیرها داخل دایره بزرگ تر اصابت کرده باشد و در پایان ۴۲ امتیاز گرفته باشد چند حالت برای او در این تیراندازی می تواند ثبت شود؟



## پرسش و تمرین

۱ عدد ۱۳۹۸ به کدام دسته هم‌نهستی به پیمانه ۹ تعلق دارد؟

۲ اگر  $k \in \mathbb{Z}$  ثابت کنید، فقط یکی از سه حالت زیر امکان‌پذیر است  
 $k \equiv 2 \pmod{3}$  یا  $k \equiv 1 \pmod{3}$  یا  $k \equiv 0 \pmod{3}$  (به عبارت دیگر،  $k \in [2]_3$  یا  $k \in [1]_3$  یا  $k \in [0]_3$ )

۳ اگر  $a \equiv b \pmod{m}$  و  $n|m$  ثابت کنید  $a \equiv b \pmod{n}$ .

۴ فرض کنیم،  $a \equiv b \pmod{m}$  و  $b \equiv c \pmod{n}$  و  $(m, n) = d$  در این صورت ثابت کنید  $a \equiv c \pmod{d}$ .

۵ ثابت کنید: اگر باقی‌مانده‌های تقسیم دو عدد  $a$  و  $b$  بر  $m$  مساوی باشند آن‌گاه  $a \equiv b \pmod{m}$ .

۶ عکس تمرین ۵ را بیان و اثبات کنید.

۷ با استفاده از بسط دو جمله‌ای ختام یعنی،

$$(a+b)^n = \binom{n}{0} \times a^n + \binom{n}{1} \times a^{n-1}b + \binom{n}{2} \times a^{n-2}b^2 + \binom{n}{3} \times a^{n-3}b^3 + \dots + \binom{n}{n} \times b^n$$

ثابت کنید، برای هر  $n \in \mathbb{N}$  و  $a, b \in \mathbb{Z}$  همواره  $(a+b)^n \equiv a^n + b^n \pmod{ab}$ .





۸ با توجه به تمرین ۷ ثابت کنید عدد  $12^{51} - 11^{51} - 23^{51}$  بر عدد ۱۳۲ بخش پذیر است.

۹ باقی مانده تقسیم عدد  $A = (2^{11} + 7) \times 9$  را بر ۲۳ بیابید.

۱۰ اگر دو عدد  $(3a - 5)$  و  $(4a - 7)$  رقم یکان برابر داشته باشند رقم یکان عدد  $(9a + 6)$  را به دست آورید.

۱۱ باقی مانده تقسیم عدد  $A = 1! + 2! + 3! + \dots + 500!$  را بر ۱۰ به دست آورید (رقم یکان  $A$  را بیابید)

۱۲ جواب های عمومی معادله سیاله خطی  $7x + 5y = 11$  را به دست آورید.

۱۳ به چند طریق می توان ۲۹۰۰۰ تومان را توسط اسکناس های ۲۰۰۰ و ۵۰۰۰ تومانی خرد کرد؟

۱۴ معادله های هم نهشتی زیر را در صورت امکان حل کرده و جواب های عمومی آنها را به دست آورید.

۱  $423x \equiv 79$

ب)  $8x \equiv 20 \pmod{12}$

پ)  $51x \equiv 11 \pmod{6}$

۱۵) اگر اول مهر ماه در یک سال روز یکشنبه باشد، ۷ اسفندماه در همان سال چه روزی از هفته است؟

۱۶) اگر ۱۲ بهمن در یک سال جمعه باشد، ۳۱ مرداد ماه در همان سال چه روزی از هفته است؟

۱۷) همه اعداد صحیح چون  $a$  را بیابید که ۵ برابر آنها به علاوه ۹ بر ۱۱ بخش پذیر باشد.

۱۸) به چند طریق می توان یک کیسه ۲۳ کیلویی را با وزنه های ۳ و ۵ کیلویی وزن کرد؟

۱۹) به چند طریق می توان از بین دو نوع گل یک دسته گل شامل ۹ شاخه گل به دلخواه انتخاب کرد؟

۲۰ شخصی در یک مسابقه علمی شرکت کرده و به سوالات ۷ امتیازی و ۹ امتیازی پاسخ داده است و مجموعاً ۷۳ امتیاز کسب کرده است (پاسخ به هر سؤال یا امتیاز کامل دارد و یا امتیازی ندارد) در این صورت این شخص به چه صورت‌هایی می‌توانسته این امتیاز را به دست آورده باشد؟

## محمود نصیری

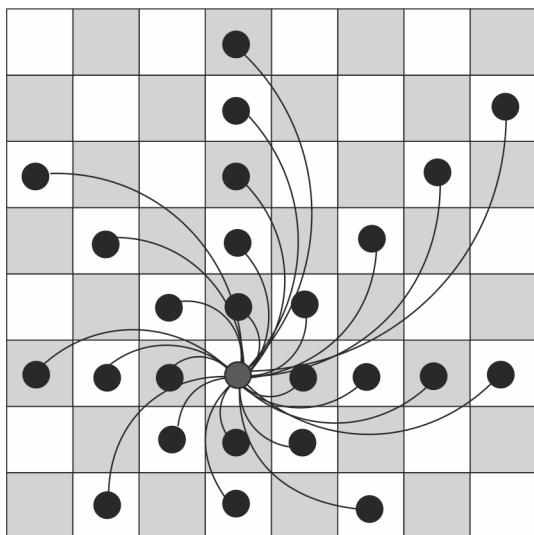
### Domination (dominant)

### احاطه‌گری

در بازی شطرنج، غالب‌ترین مهره وزیر است. این مهره وزیر می‌تواند به هر تعداد دفعه روی مربع‌ها به طور افقی یا عمودی یا قطری حرکت کند. این انواع حرکت‌ها در شکل زیر نشان داده شده است.

با وجود این، یک وزیر از جایی که قرار گرفته با یک حرکت ساده نمی‌تواند به مربع دیگری از صفحه شطرنج برسد.

در شکل زیر یک مهره وزیر در خانه‌ای که قرار گرفته می‌تواند در حرکت بعدی به هر یک از خانه‌هایی که با دایره سیاه شده نشان داده شده است قرار گیرد، به عبارتی این وزیر بر تمام این خانه‌های مشخص شده تسلط دارد، یا می‌تواند آن‌ها را احاطه کند.

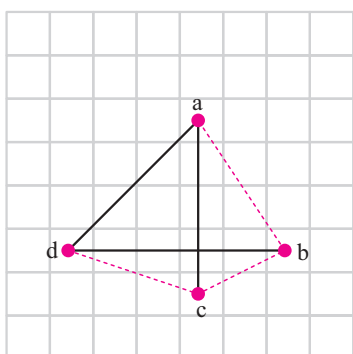


پس هر جابه‌جایی وزیر از خانه‌ای که قرار گرفته به هر خانه‌ای که با دایره سیاه مشخص شده یک حرکت مهره وزیر نامیده می‌شود.

در سال ۱۸۶۲ «کارل فردینالد دی جنیش» پرسشی به صورت زیر مطرح کرد؛

تعداد کم‌ترین مهره وزیر روی صفحه شطرنج را تعیین کنید به طوری که، مطمئن باشیم هر مربعی مورد حمله حداقل یک وزیر قرار گیرد به عنوان روشی برای حل مسأله گراف وزیر را می‌توانیم رسم کنیم.

هر مربع صفحه شطرنجی را به عنوان رأس یک گراف در نظر می‌گیریم پس گرافی با ۶۴ رأس داریم.

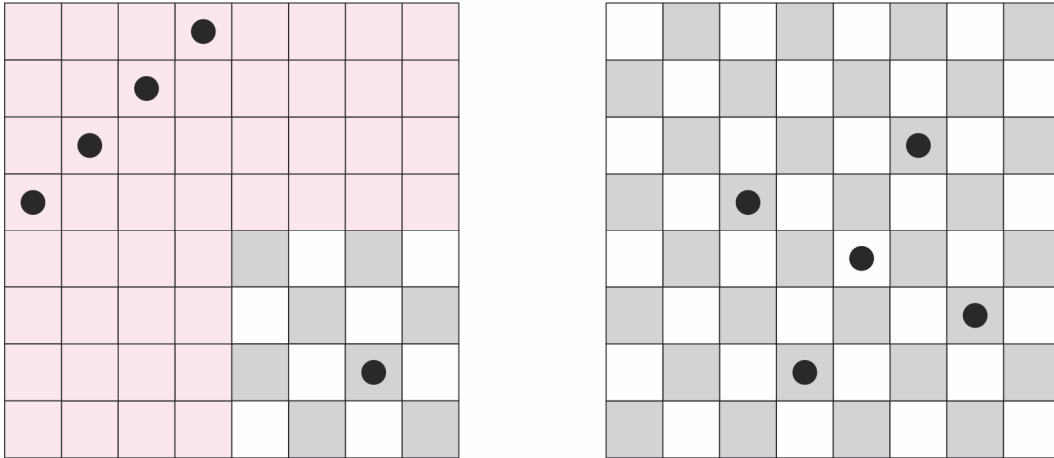


در این گراف دو رأس را مجاور می‌نامیم، اگر و فقط اگر مربع‌های متناظر آن دو با یک حرکت مهره وزیر بتوانند دوبه‌دو به هم متصل شوند.

مثلاً در شکل رأس‌های a و d همچنین رأس‌های a و c و رأس‌های b و d مجاوراند. این رأس‌ها به ترتیب با حرکت‌های قطری، قائم و افقی به هم مربوط‌اند. اما رأس‌های a و b یا b و c و همچنین c و d مجاور نیستند.

هر رأس را که مجاور یک رأس باشد گوئیم می‌تواند به وسیله آن رأس احاطه شود. هر رأس نیز توسط خودش می‌تواند احاطه شود. در شکل‌های بعدی دو نمونه را مشاهده می‌کنید که با انتخاب ۵ رأس که آن‌ها با مهره‌ها مشخص شده‌اند، هر رأس گرافی که متناظر خانه‌های شطرنج است، حداقل با یکی از این پنج رأس مجاور است. بنابراین یک کران بالا برای پاسخ به پرسش جنیش به دست می‌آید.

در شکل زیر با پنج مهره نشان داده شده، می‌توان تمام خانه‌های شطرنج را مورد حمله قرار داد، آن را تحقیق کنید، نمونه دیگری را در شکل بعدی مشاهده می‌کنید آن را با پاسخ داده شده مقایسه کنید.



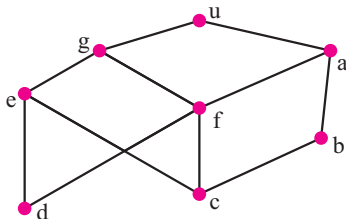
در شکل زیر مشاهده می‌کنید که هر خانه مورد حمله چه مهره‌هایی می‌تواند واقع شود پنج مهره وزیر را به (a)، (b)، (c)، (d) و (e) نشان داده‌ایم.

c	b	e	ad	c	de	b	d
e	c	be	a	ced	d	db	c
d	ed	cde	bade	cd	(d)	dbc	da
ae	e	(e)	cae	bced	dec	abed	e
c	eac	ce	caed	(c)	cadb	bc	bcd
eb	b	eabd	abc	cabe	dbc	(b)	b
a	ad	eac	(a)	ac	daeb	abc	ab
d	c	ea	a	abc	d	be	c

آیا در این شکل می‌تواند وزیری مورد حمله وزیر دیگری قرار گیرد؟

## Transmitting (Radio) Stations

## ایستگاه‌های رادیویی



فرض کنیم ۸ شهر مطابق شکل قرار دارند، می‌خواهیم ایستگاه‌هایی رادیویی در بعضی از این شهرها بسازیم. هر شهر می‌تواند از شهر همسایه یا مجاور خود مطابق شکل استفاده کند حداقل ایستگاه‌های ساخته شده چقدر است؟

مطابق شکل اگر ایستگاه‌ها در شهرهای a و e ساخته شوند تمام شهرهای مجاور را پوشش می‌دهند. شهرهای u، b و f و خود a توسط شهر a پوشش داده می‌شوند یا احاطه می‌شوند به همین ترتیب شهرهای g، c و d همچنین خود e توسط شهر e احاطه

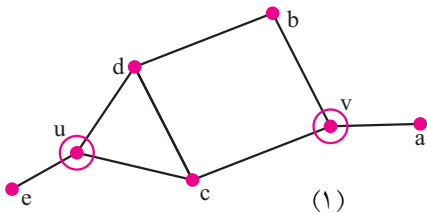
می‌شوند یا در بیان این مسأله، پوشش داده می‌شوند. اگر  $V = \{a, b, c, d, e, f, g, u\}$  را مجموعه رأس‌های یک گراف در نظر بگیریم، مجموعه رأس‌های  $S = \{a, e\}$  طوری است که هر رأس  $v$  مجاور رأسی از  $S$  است. چنین ویژگی هدف تعریف‌های بعدی است. مطالعه مجموعه‌های احاطه در گراف‌ها در سال ۱۹۵۸ توسط برگ (Beege) و در سال ۱۹۶۲ توسط (Ore) به‌طور مستقل شروع شد.

## مجموعه‌های احاطه‌گر Domination Set

فرض کنیم  $G$  گرافی با مجموعه رأس‌های  $V$  و مجموعه یال‌های  $E$  باشد، رأس  $v$  از  $G$  را مجاور رأس  $a$  از  $G$  نامیدیم هرگاه یالی از  $v$  به  $a$  وجود داشته باشد، یعنی یال  $va$  متعلق به  $E(G)$  باشد.

وقتی یک رأس  $v$  از گراف  $G$  مجاور رأس یا رأس‌هایی از  $G$  است گوئیم رأس  $v$ ، خودش و این رأس‌های مجاور را احاطه می‌کند.

**بنابراین؛ گوئیم یک رأس  $u$  از گراف  $G$  توسط رأس  $v$  از  $G$  احاطه می‌شود هرگاه  $u = v$  یا  $uv \in E(G)$ ، یعنی یالی از  $u$  به  $v$  رسم شده باشد.**



حال می‌خواهیم این مفهوم احاطه شدن را برای یک زیرمجموعه از مجموعه رأس‌های گراف  $G$  تعریف کنیم.

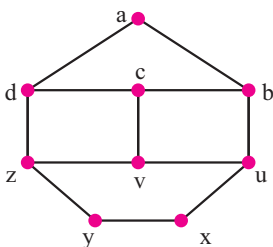
در شکل یک گراف  $G$  با مجموعه رأس‌های  $V = \{a, b, c, d, e, u, v\}$  مفروض است.

رأس‌های  $a, b, c$  و  $v$  بنا بر آنچه که بیان کردیم هر کدام مجاور رأس  $v$  یا منطبق بر  $v$  هستند، پس رأس  $v$  خودش و سه رأس  $a, b$  و  $c$  را احاطه کرده است، به همین ترتیب رأس  $u$  سه رأس  $c, d$  و  $e$  و خود  $u$  را احاطه کرده است. اگر  $S = \{v, u\}$  را در نظر بگیریم، مشاهده می‌کنیم که هر رأس گراف  $G$  که انتخاب کنیم یا متعلق به  $S$  است یا مجاور رأسی از  $G$  است، یعنی تمام عضوهای  $S$ ، عضوهای  $V$  را احاطه کرده‌اند پس تعریف زیر را داریم؛

**تعریف:** فرض کنیم  $V$  مجموعه رأس‌های گراف  $G$  و  $S$  زیرمجموعه‌ای از  $V$  باشد، در این صورت  $S \subseteq V$  را یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  می‌نامیم هرگاه هر رأس گراف  $G$  یا متعلق به  $S$  باشد یا حداقل با یکی از رأس‌های  $S$  مجاور باشد.

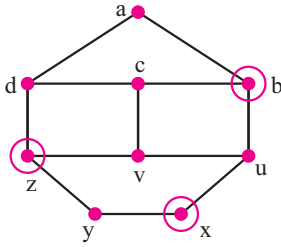
اگر دوباره به مثال قبلی برگردیم که  $S = \{v, u\}$  آن‌گاه،  $V - S = \{a, b, c, d, e\}$ ، حال اگر هر رأسی از  $V - S$  را در نظر بگیریم مجاور رأسی از  $S$  است. پس تمام رأس‌های  $V - S$  توسط رأس‌های  $S$  احاطه می‌شوند، خود رأس‌های  $S$  نیز طبق تعریف خودشان را احاطه می‌کنند. بنابراین می‌توانیم تعریف مجموعه احاطه‌گر را به صورت زیر نیز بیان کنیم؛

**اگر  $V$  مجموعه رأس‌های گراف  $G$  و  $S \subseteq V$ ، در این صورت  $S$  را یک مجموعه احاطه‌گر گراف  $G$  می‌نامند هرگاه هر رأس  $V - S$  حداقل مجاور یک رأس  $S$  باشد.**



بنابراین تعریف،  $S = \{v, u\}$  یک مجموعه احاطه‌گر گراف  $G$  در مثال قبلی یعنی شکل (۱) است. وقتی رأس  $v$  یک رأس احاطه‌گر باشد آن را با نماد  $\odot$  نشان می‌دهیم تا از سایر رأس‌های مجاور متمایز باشد.

**مثال:** در گراف  $G$  رسم شده یک مجموعه احاطه گر پیدا کنید.



**پاسخ:** باید رأس‌هایی را انتخاب کنیم که رأس‌هایی در مجاور آن باشند معمولاً رأسی را انتخاب می‌کنیم که رأس‌های بیش‌تری مجاور آن باشند، مثلاً رأس  $b$  می‌تواند خودش و رأس‌های  $a, c$  و  $u$  را احاطه کند. به همین ترتیب رأس  $z$  خودش و سه رأس  $d, v$  و  $y$  را احاطه می‌کند، اما مشاهده می‌کنیم که رأس  $x$  از  $G$  توسط هیچ‌کدام از این دو رأس احاطه نمی‌شوند پس خود رأس  $x$  باید خودش را احاطه کند در نتیجه،  $S = \{b, z, x\}$  یک مجموعه احاطه گر گراف  $G$  است.

آیا هر رأس از  $V - S$  مجاور حداقل یک رأس  $S$  است؟

اگر هر عضو  $V$  از مجموعه رأس‌های  $V$  در گراف  $G$  انتخاب کنیم یا متعلق به  $S$  است یا مجاور رأسی از  $S$  است. آیا  $S = \{d, u, y\}$  هم یک مجموعه احاطه گر  $G$  است چرا؟

آیا می‌توانید مجموعه‌ای با دو عضو پیدا کنید که یک مجموعه احاطه گر  $G$  باشد؟ چرا؟

این گراف از مرتبه ۹ است و بزرگ‌ترین درجه در آن ۳ است. اگر یک مجموعه احاطه گر دو عضوی داشته باشد حداکثر می‌تواند  $8 = 4 \times 2$  رأس  $G$  را احاطه کند چرا؟

پس یک رأس  $G$  باقی می‌ماند. در نتیجه نمی‌تواند مجموعه احاطه گر دو عضوی داشته باشد.

## همسایگی‌های باز و بسته یک رأس و مجموعه احاطه‌گر Open and Closed Neighborhood

یادآوری می‌کنیم که در یک گراف رأس  $v$  را مجاور رأس  $u$  گوئیم هرگاه  $u$  و  $v$  با یالی به هم متصل شده باشند. اکنون با توجه به مفهوم رأس مجاور یک رأس، مفهومی به نام همسایگی را تعریف می‌کنیم.

**تعریف:** مجموعه همه رأس‌های مجاور یک رأس  $v$  از گراف  $G$  را یک همسایگی باز  $v$  می‌نامیم و به  $N(v)$  نشان می‌دهیم.

تعداد عضوهای همسایگی باز  $v$  را به  $|N(v)|$  نشان می‌دهیم.

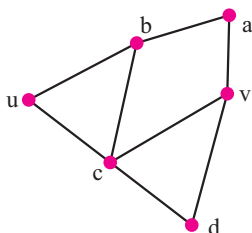
واضح است که  $|N(v)| = \deg(v)$ .

$N(v) \cup \{v\}$  را یک همسایگی بسته  $v$  می‌نامیم و به  $N[v]$  نشان می‌دهیم.  $|N[v]| = 1 + \deg(v)$

اگر  $V$  مجموعه رأس‌های گراف  $G$  باشد و  $S \subseteq V$ ، آن‌گاه  $N(S) = \bigcup_{v \in S} N(v)$ ، مجموعه همسایگی باز مجموعه  $S$  است.

همچنین،  $N[S] = N(S) \cup S$  همسایگی بسته مجموعه  $S$  است.

در گراف شکل مقابل، اگر:



$$S = \{u, v\}$$

$$N(v) = \{a, c, d\} \quad , \quad N[v] = \{v, a, c, d\}$$

$$N(u) = \{b, c\} \quad , \quad N[u] = \{u, b, c\}$$

$$N(S) = N(v) \cup N(u) = \{a, c, d, b\}$$

$$N[S] = N(S) \cup S = \{a, c, d, b, u, v\} = V$$

زیرمجموعه‌هایی مانند  $S$  از  $V$  را که در آن‌ها  $N[S] = V$  اهمیت بیش‌تری دارند و موضوع بحث بعدی است.

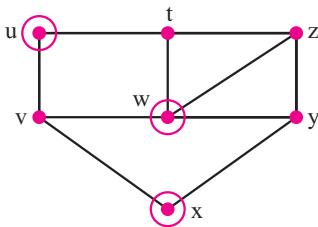
وقتی رأس‌هایی از یک گراف  $G$  همسایگی بسته رأس  $v$  هستند گوییم رأس  $v$  این رأس‌ها را احاطه می‌کند، یعنی یک رأس  $v$  از  $G$  خودش و هر همسایگی‌اش را احاطه می‌کند. به عبارت دیگر؛

**رأس  $v$  از گراف  $G$ ،  $N[v]$  یعنی همسایگی‌های بسته خودش را احاطه می‌کند. در این صورت رأس  $v$ ،  $1 + \text{deg}(v)$  رأس  $G$  را احاطه می‌کند.**

حال اگر  $S$  زیرمجموعه‌ای از  $V$ ، مجموعه رأس‌های یک گراف  $G$  باشد و عضوهای  $S$  بتوانند تمام رأس‌های  $G$  یعنی  $V$  را احاطه کنند آن‌گاه  $S$  را یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

بنابراین تعریف زیر را داریم؛

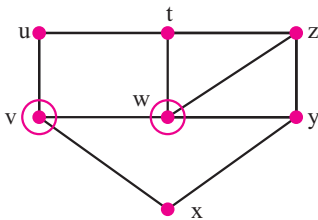
**$S \subseteq V(G)$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است اگر و فقط اگر؛  $N[S] = V$**



**مثال:** در شکل  $S_1 = \{w, u, x\}$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

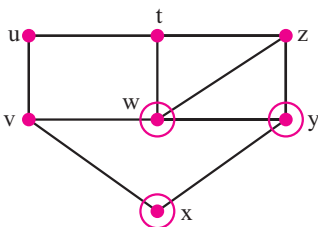
$$N[S_1] = N[u] \cup N[w] \cup N[x] = \{u, t, v\} \cup \{w, v, t, z, y\} \cup \{x, v, y\} = V$$

$$|S_1| = 3$$



در همین مثال،  $S_2 = \{v, w\}$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر است که  $|S_2| = 2$ .

$$N[S_2] = N[v] \cup N[w] = \{v, u, w, x\} \cup \{w, t, z, y\} = V$$



در این شکل  $S_3 = \{x, y, w\}$  یک مجموعه احاطه‌گر نمی‌باشد، زیرا رأس  $u$  مجاور هیچ رأسی از رأس‌های  $S_3$  نمی‌باشد.

$$N[S_3] = N[x] \cup N[y] \cup N[w] = \{x, v, y, w, z, t\} \neq V$$

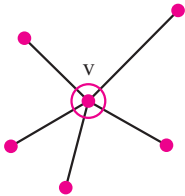
مشاهده می‌کنید که  $N[S_3]$  برابر  $V$  نمی‌باشد پس نمی‌تواند مجموعه احاطه‌گر  $G$  باشد.



## چند ویژگی

۱. رأس‌های مجموعه  $V$  خودش یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است. بنابراین مجموعه احاطه‌گری برای هر گراف تعریف می‌شود.

۲. اگر  $S$  و  $T$  دو مجموعه از رأس‌های گراف  $G$  باشند به طوری که  $S \subseteq T$ . اگر  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  باشد، آن‌گاه  $T$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

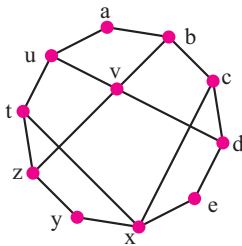


۳. فرض کنیم  $v \in V$  از رأسی از گراف  $G$  از مرتبه  $n$  باشد، در این صورت  $\{v\}$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است، اگر و فقط اگر  $\deg(v) = n - 1$ .

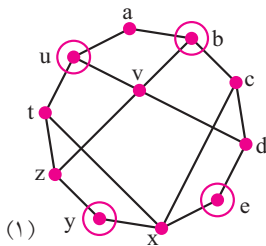
۴. اگر درجه هر رأس گراف  $G$  برابر  $k$  باشد،  $k = \deg(v)$  آن‌گاه هر رأس گراف می‌تواند  $1 + k$  رأس گراف  $G$  را احاطه کند.

## مجموعه احاطه‌گر مینیمم و عدد احاطه‌گری Minimum dominating set and domination number

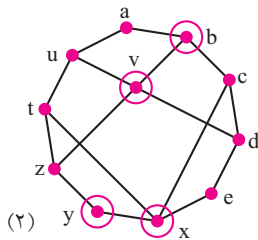
پیدا کردن مجموعه احاطه‌گر ماکسیمم جذابیتی ندارد، زیرا خود  $V$  یک مجموعه احاطه‌گر خودش است که بیش‌ترین تعداد عضو را دارد، اما مجموعه احاطه‌گر مینیمم مهم است.



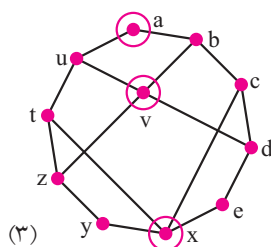
**مثال:** گراف  $G$  از مرتبه ۱۱ مطابق شکل است. مجموعه‌های احاطه‌گری برای  $G$  پیدا کنید.



**پاسخ:** در شکل (۱) مجموعه  $S_1 = \{b, e, y, u\}$  یک زیرمجموعه  $V$  است که یک مجموعه احاطه‌گر برای  $G$  با چهار عضو است.



در شکل (۲)  $S_2 = \{b, v, x, y\}$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر ۴ عضوی برای  $G$  است آیا می‌توانید یک مجموعه احاطه‌گر با تعداد عضو کم‌تر برای  $G$  پیدا کنید؟



با کمی دقت مشاهده می‌کنید که در شکل (۳)،  $S_3 = \{a, v, x\}$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر سه عضوی برای گراف  $G$  است. آیا مجموعه احاطه‌گری با کم‌تر از ۳ عضو می‌توانید برای  $G$  پیدا کنید؟

به طور شهودی شاید پاسخ شما منفی باشد، آیا می‌توانید با یک استدلال منطقی نشان دهید که مجموعه احاطه‌گری با کم‌تر از ۳ عضو برای  $G$  وجود ندارد؟

فرض کنید بتوان گراف  $G$  را با یک مجموعه ۲ عضوی از رأس‌های  $V$  احاطه کرد این دو رأس را  $p$  و  $q$  می‌نامیم چون هر رأس  $deg(p) + 1$  رأس را احاطه می‌کند، پس این دو رأس حداکثر  $deg(p) + deg(q) + 2 = 1 + deg(p) + 1 + deg(q)$  رأس  $V$  را احاطه می‌کنند، اما ما کسبیم درجه در این گراف  $\Delta(G) = 4$  است پس

$$2 + deg(p) + deg(q) \leq 2 + 4 + 4 = 10$$

پس حداکثر این دو رأس می‌توانند ۱۰ رأس  $V$  را احاطه کنند، اما گراف  $G$  از مرتبه ۱۱ است، در نتیجه لااقل یک رأس آن به وسیله هیچ رأسی از  $G$  احاطه نمی‌شود. پس با هیچ مجموعه دو عضوی از رأس‌های  $G$  نمی‌توان این گراف را احاطه کرد.

در نتیجه گوئیم  $S_p = \{a, v, x\}$  یک مجموعه احاطه‌گر با کم‌ترین عضو یا مینیمم برای گراف  $G$  است. در نتیجه تعریف زیر را داریم؛

**تعریف:** یک مجموعه احاطه‌گر گراف  $G$  را مجموعه احاطه‌گر مینیمم می‌نامیم هرگاه در بین مجموعه‌های احاطه‌گر  $G$  کم‌ترین عضو را داشته باشد. تعداد عضوهای این مجموعه احاطه‌گر مینیمم را عدد احاطه‌گری گراف  $G$  می‌نامیم و به  $\gamma(G)$  آن را نشان می‌دهیم.

$\gamma(G)$  را  $\gamma$  - مجموعه نیز می‌نامند.

اگر  $S_i$  هر مجموعه احاطه‌گر گراف  $G$  باشد آن‌گاه،  $\{S_i \mid S_i \text{ یک مجموعه احاطه‌گر است}\}$   $\gamma(G) = \min$

به عبارت دیگر، یک مجموعه احاطه‌گر  $S$  از  $G$  را مینیمم می‌نامند، هرگاه به ازای از مجموعه احاطه‌گر  $X$  از  $G$ ،  $|S| \leq |X|$ .

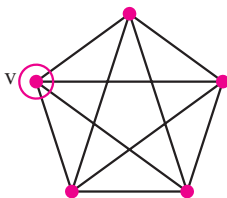
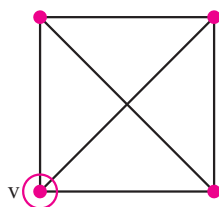
## ویژگی‌ها

- چون مجموعه رأس‌های یک گراف همواره یک مجموعه احاطه‌گر خودش است، عدد احاطه‌گری برای هر گراف تعریف می‌شود.
- اگر  $G$  گراف تهی  $\bar{K}_n$  باشد، در این صورت  $\gamma(G)$  تنها مجموعه احاطه‌گر  $G$  است که مینیمم نیز به حساب می‌آید. یعنی، در گراف از مرتبه  $n$ ،  $\gamma(G) = n$  اگر و فقط اگر  $G$  گراف تهی  $\bar{K}_n$  باشد.
- یک گراف  $G$  از مرتبه  $n$  دارای عدد احاطه‌گری ۱ است اگر و فقط اگر  $G$  شامل یک رأس  $v$  از درجه  $n-1$  باشد.

$$\gamma(G) = 1 \Leftrightarrow \deg(v) = n - 1 \text{ : } G \text{ از مرتبه } n \text{ است}$$

در این حالت  $\{v\}$  که  $v \in V$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم است.

**نتیجه:** در هر گراف کامل هر رأس می‌تواند یک مجموعه احاطه‌گر گراف باشد. هر رأس به  $n-1$  رأس دیگر متصل است.



بنابراین، در هر گراف کامل مجموعه احاطه‌گر مینیمم فقط یک عضو دارد، یعنی عدد احاطه‌گری برابر یک است.

اما عکس آن همواره درست نمی‌باشد.



زیرا در هر گرافی از مرتبه  $n$  که درجه یک رأس  $n-1$  باشد،  $\gamma(G)=1$ .

**۴- اگر  $G$  گرافی از مرتبه  $n$  باشد همواره به ازای هر عدد صحیح  $k$  که  $1 \leq k \leq n$  گرافی وجود دارد که**

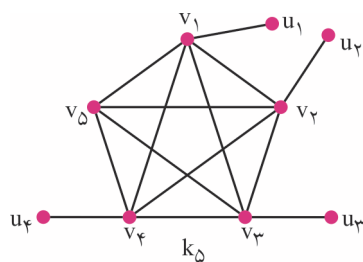
$$\gamma(G) = k$$

فرض کنیم  $G$  گرافی از مرتبه  $n$  باشد مجموعه رأس‌های آن را،  $V = \{a_1, a_2, a_3, \dots, a_{n-1}, a_n\}$  می‌نامیم. اگر  $G$  گراف تهی  $\bar{K}_n$  باشد، واضح است که  $\gamma(G) = n$ . حال اگر فقط یال  $a_1 a_2$  را رسم کنیم،  $n-2$  رأس باقی مانده که همه منفرد هستند، دارای عدد احاطه‌گری  $n-2$  می‌باشد. اکنون  $v_1 = \{a_1, a_2\}$  دارای عدد احاطه‌گری  $1$  است پس در این گراف کلاً عدد احاطه‌گری  $\gamma(G) = n-1$  است. به همین ترتیب اگر یال  $a_3 a_4$  را رسم کنیم  $\gamma(G) = n-2$  خواهد بود و تا  $\frac{n}{2}$  می‌توان ادامه داد. بنابراین تا حالتی که  $k \leq \frac{n}{2}$  این عدد مشخص می‌شود. حال اگر  $1 \leq k \leq \frac{n}{2}$  همواره می‌توان گرافی همبند پیدا کرد که  $\gamma(G) = k$  در مثال بعدی آن را دنبال می‌کنیم.

**مثال:** ثابت کنید برای هر دو عدد صحیح  $n$  و  $k$  که  $1 \leq k \leq \frac{n}{2}$  همواره یک گراف همبند از مرتبه  $n$  وجود دارد که  $\gamma(G) = k$ .

**پاسخ:** گراف کامل  $K_{n-k}$  شامل  $n-k$  رأس  $\{v_1, v_2, \dots, v_{n-k}\}$  را رسم می‌کنیم واضح است که  $\gamma(K_{n-k}) = 1$ .

اکنون  $k$  رأس جدید،  $u_1, u_2, \dots, u_k$  را به آن اضافه می‌کنیم پس گراف همبند  $G$  از مرتبه  $n$  پدید می‌آید، سپس  $k$  یال جدید  $v_i u_i$  که  $1 \leq i \leq k \leq \frac{n}{2}$  را رسم می‌کنیم پس از همه رأس‌های  $u_1, u_2, \dots, u_k$  که  $k$  رأس  $K_{n-k}$  یالی رسم شده است. ممکن است به رأسی از آن یالی متصل نشده باشد، چون  $k \leq n-k$  چرا؟ پس کافی است مجموعه احاطه‌گر  $G$  را همان  $k$  رأس از  $n-k$  رأس  $K_{n-k}$  انتخاب کنیم، در این صورت  $\gamma(G) = k$ .



مثال عددی، فرض کنید  $n=9$  و  $1 \leq k \leq \frac{n}{2} < 5$ ، پس  $k$  هر یک از اعداد  $1, 2, 3, 4$  می‌تواند اختیار شود. فرض کنیم  $k=4$  در نظر بگیریم. پس گراف کامل  $K_{9-4} = K_5$  را در نظر می‌گیریم.

$\gamma(K_5) = 1$ . اکنون  $4$  رأس  $u_1, u_2, u_3, u_4$  را به گراف  $K_5$  اضافه می‌کنیم. یال‌های  $v_1 u_1, v_2 u_2, v_3 u_3, v_4 u_4$  را رسم می‌کنیم. گراف همبند  $G$  از مرتبه  $9$  پدید می‌آید که  $\gamma(G) = 4$ .

**مثال:** گرافی از مرتبه  $n$ ،  $n \geq 4$  مشخص کنید که در آن  $\gamma(G) = 2$ .

**پاسخ:** کافی است دو گراف ستاره‌ای رسم کرده رأس‌های ستاره‌ها را به هم وصل کنید.



$$\deg(v) = k-1 \quad \text{و} \quad \deg(u) = n-k-1$$

$$|N[v]| = k \quad \text{و} \quad |N[u]| = n-k \quad \text{و} \quad N[v] \cup N[u] = V$$

## Minimal Dominating Set

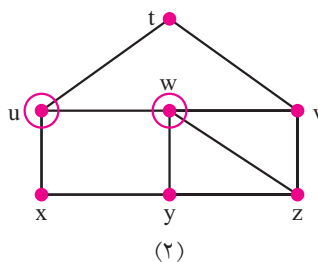
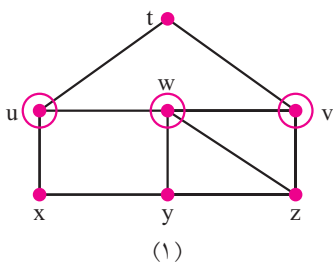
## مجموعه احاطه‌گر مینیمال

فرض کنیم  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر گراف  $G$  باشد.

بنابراین، هر رأس  $G$  حداقل به وسیله یک رأس  $S$  احاطه شده است.

ممکن است رأس‌هایی به وسیله رأسی مانند  $v$  از  $S$  احاطه شده باشند و در عین حال این رأس‌ها به وسیله رأس دیگری از  $S$  نیز احاطه شده باشند. در این حالت نیازی نیست  $v$  رأس‌های  $G$  را احاطه کند یعنی،  $S - \{v\}$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

به عبارت دیگر، رأس  $v$  می‌تواند از  $S$  حذف شود و مجموعه  $S$  باقی‌مانده باز هم یک مجموعه احاطه‌گر باشد.



در شکل (۱)،  $S = \{u, w, v\}$  یک مجموعه احاطه‌گر است اما اگر رأس  $v$  را از  $S$  حذف کنیم مشاهده می‌کنید که  $S_1 = S - \{v\} = \{u, w\}$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است و  $S_1 \subseteq S$ . حتی  $S_1$  یک زیرمجموعه محض  $S$  است.

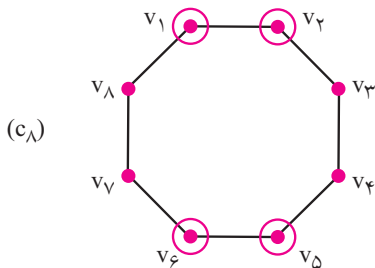
ممکن است در گرافی بتوانیم رأس‌هایی از  $S$ ، یک مجموعه احاطه‌گر آن را به همین ترتیب حذف کنیم تا مجموعه‌ای مانند  $S_1$  پیدا شود که یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  باشد.

این بدان معنی نیست که  $S_1$  مجموعه احاطه‌گر مینیمم است. بنابراین تعریف زیر را داریم:

**تعریف:** یک مجموعه احاطه‌گر  $S$  از گراف  $G$  را مینیمال گویند، هرگاه هیچ زیرمجموعه محض  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  نباشد. یا به عبارت دیگر یک مجموعه احاطه‌گر، یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال است هرگاه با حذف هر یک از رأس‌های آن دیگر مجموعه احاطه‌گر نباشد.

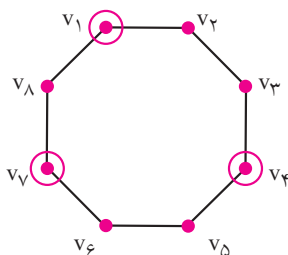
هر مجموعه احاطه‌گر مینیمم، مینیمال است، اما عکس آن در حالت کلی صحیح نمی‌باشد. یعنی ممکن است مجموعه‌ای احاطه‌گر مینیمال باشد اما مجموعه احاطه‌گر مینیمم نباشد.

در شکل گراف دوری  $C_8$  را مشاهده می‌کنید.



$S = \{v_1, v_2, v_5, v_6\}$  یک مجموعه احاطه‌گر آن است. اگر هر رأسی از  $S$  حذف کنیم، مجموعه باقی‌مانده، یک مجموعه احاطه‌گر نخواهد بود.

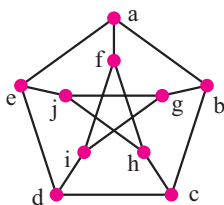
یعنی،  $S = \{v_1, v_2, v_5, v_6\}$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال است آیا فکر می‌کنید  $S$  مجموعه احاطه‌گر مینیمم نیز می‌باشد؟



یک رأس  $v_1$  را اختیار کنید، این رأس، رأس‌های  $v_2$  و  $v_8$  را احاطه می‌کند، اکنون به طور دوری در جهت ساعت‌گرد اگر رأس  $v_4$  را به عنوان رأس دوم مجموعه احاطه‌گر انتخاب کنیم رأس‌های  $v_3$  و  $v_5$  را نیز احاطه می‌کند، می‌توانیم با گذشتن از دو رأس دیگر به رأس احاطه‌گر سوم برسیم که رأس  $v_7$  است پس  $D = \{v_1, v_4, v_7\}$  یک مجموعه احاطه‌گر سه عضوی این گراف است.

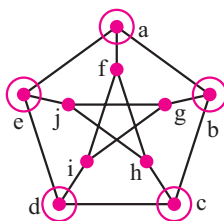
آیا این گراف مجموعه احاطه‌گری با دو عضو نیز دارد؟ چرا؟

هر رأس از درجه دو است، پس اگر دو رأس احاطه‌گر داشته باشد حداکثر ۶ رأس این گراف را می‌تواند احاطه کند، اما این گراف ۸ رأس دارد پس مجموعه احاطه‌گر دو عضوی نمی‌تواند داشته باشد در نتیجه،  $D = \{v_1, v_4, v_7\}$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم  $C_8$  و البته مینیمال نیز خواهد بود.



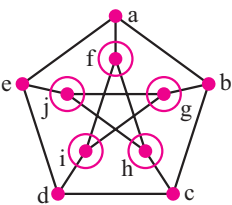
**مثال:** با گراف پترسن (Petersen) که گرافی از مرتبه ۱۰ و سه منتظم است آشنایی دارید.

آیا می‌توانید مجموعه‌های احاطه‌گر مینیمال و مینیمم برای آن پیدا کنید؟



**پاسخ:** مجموعه‌های  $A = \{a, b, c, d, e\}$  و  $B = \{i, j, h, g, f\}$  هر دو مجموعه‌های احاطه‌گر  $G$  می‌باشند.

و در عین حال هر دو، مجموعه‌های احاطه‌گر مینیمال  $G$  هستند، اما مینیمم نمی‌باشند.

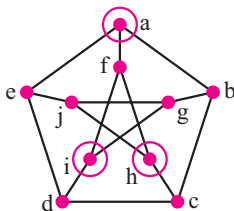


می‌توانید نشان دهید که با حذف رأس  $a$  از مجموعه  $A$ ،  $A - \{a\}$  زیرمجموعه محض  $A$  است که دیگر مجموعه احاطه‌گر نمی‌باشد، زیرا هیچ رأس  $A - \{a\}$  همسایه  $f$  نمی‌باشد. به همین ترتیب  $B$ ، مجموعه احاطه‌گر مینیمال است.

اکنون آیا می‌توانید مجموعه احاطه‌گری با تعداد عضوهای کم‌تر برای گراف  $P$  پیدا کنید؟

فرض کنیم این گراف مجموعه احاطه‌گری با  $k$  عضو داشته باشد. چون سه منتظم است، پس هر رأس یک مجموعه احاطه‌گر حداکثر می‌تواند  $4 = 1 + 3$  رأس  $P$  را احاطه کند اما گراف پترسن ۱۰ رأس دارد پس  $4k \geq 10$  یعنی  $k \geq \frac{10}{4}$  که کم‌ترین مقدار آن  $k = 3$  است.

پس امکان دارد این گراف دارای یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم با عدد احاطه‌گری ۳ باشد. سعی کنید آن را پیدا کنید.

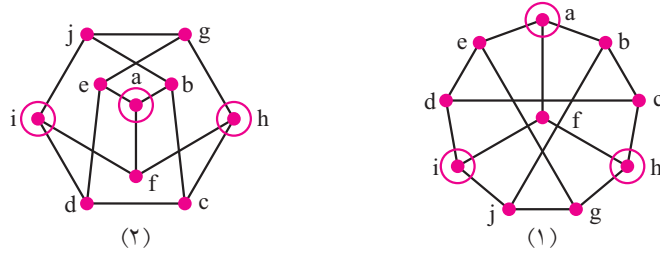


با انتخاب سه رأس  $a$ ،  $i$  و  $h$  مشاهده می‌کنیم که  $D = \{a, i, h\}$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال است و چون  $\gamma(P) \geq 3$  پس  $\gamma(P) = 3$  و  $D$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم گراف پترسن است.

این گراف را به صورت‌های مقابل نیز می‌توانیم نشان دهیم، که یک‌ریخت با نمودار قبلی است.

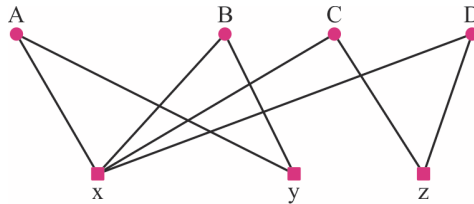
در شکل (۱) با استفاده از یک گراف دوری  $C_6$ ، پیدا کردن مجموعه احاطه گر مینیمال ساده تر است.

در شکل (۲) نمونه دیگری از گراف پترسن را مشاهده می کنید.



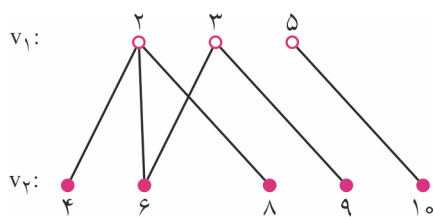
### گرافهای دو بخشی و احاطه‌گری Bipartite Graphs

نوعی از گراف‌ها که کاربردهای متعددی نیز دارند، گراف‌هایی هستند که مجموعه رأس‌های آن را به دو مجموعه جدا از هم، قابل تفکیک می‌باشند. فرض کنید رأس‌های  $x$  و  $y$  و  $z$  در یک گراف نشان‌دهنده سه شغل مختلف و رأس‌های  $A, B, C, D$  و نشان‌دهنده چهار فرد باشند، که هر یک می‌توانند شغل‌هایی را اختیار کنند، مثلاً  $A$  و  $B$  فقط می‌توانند شغل‌های  $x, y$  و  $C, D$  فقط می‌توانند شغل‌های  $x$  و  $z$  را اختیار کنند. می‌توانید نمایش آن را مشاهده کنید.



آنچه که در این نوع گراف‌ها اهمیت دارد آن است که مجموعه رأس‌های  $V_1 = \{A, B, C, D\}$  و  $V_2 = \{x, y, z\}$  مجزا از هم هستند، یعنی هیچ یالی بین مجموعه رأس‌های  $V_1$  و هم‌چنین هیچ یالی بین مجموعه رأس‌های  $V_2$  وجود ندارد، به این معنی که افراد هیچ ارتباطی با هم ندارند و هم‌چنین شغل‌ها نیز ارتباطی با هم ندارند، در این‌جا ارتباط بین هر فرد و هر شغل مد نظر است. چنین گراف‌هایی را گراف‌های دو بخشی می‌نامند. بنابراین تعریف زیر را داریم:

**تعریف:** یک گراف  $G$  حداقل از مرتبه ۲ را یک گراف دو بخشی می‌نامند هرگاه،  $V(G)$  مجموعه رأس‌های آن بتواند به دو زیرمجموعه غیرتهی، مجزای  $V_1$  و  $V_2$  افزاش شوند به طوری که، هر یک از یال‌های  $G$  از  $V_1$  را به رأسی از  $V_2$  وصل کند.

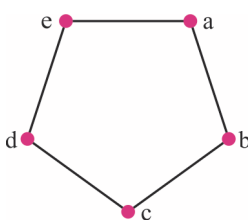


$V_1$  و  $V_2$  مجموعه‌های بخش و دوتایی  $(V_1, V_2)$  دو بخشی نامیده می‌شوند.

ساده‌ترین گراف دو بخشی گراف  $K_2$  است.  $v_1 - v_2$

فرض کنیم  $V_1 = \{2, 3, 5\}$  و  $V_2 = \{4, 6, 8, 9, 10\}$  اگر  $G$  گرافی باشد که

$$V(G) = V_1 \cup V_2$$



$$E(G) = \{v_1 v_2 \mid v_1 \in V_1 \text{ و } v_2 \in V_2 \text{ و } v_1 \text{ بخش باشد و } v_2 \text{ نباشد}\}$$

آیا  $G$  گراف دو بخشی است؟ آن را رسم کنید.

آیا گراف  $C_5$  را می‌توان به یک گراف دو بخشی تبدیل کرد؟

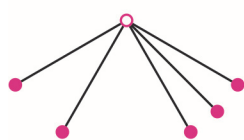
مسئله پاسخ منفی است، زیرا اگر  $a \in V_1$  آن‌گاه باید  $b, e \in V_2$  سپس باید  $c, d \in V_1$  اما این امکان ندارد، زیرا بین  $c$  و  $d$  یالی وجود دارد، یا می‌توانیم به‌طور دوری در یک جهت حرکت کنیم، اگر  $a \in V_1$  آن‌گاه باید  $b \in V_2$  سپس  $c \in V_1$  و  $d \in V_2$  و بالاخره باید  $e \in V_1$  باشد اما  $a$  و  $e$  هر دو متعلق به  $V_1$  می‌شوند که امکان ندارد، زیرا یالی بین آن دو وجود دارد. به‌طور کلی؛

شرط لازم و کافی برای آن‌که گراف  $G$  یک گراف دو بخشی باشد آن است که شامل دور به‌طول فرد نباشد.

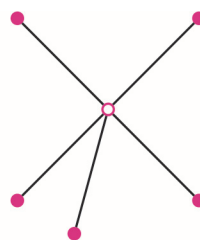
## گراف دو بخشی کامل Complete bipartite graph

گراف دو بخشی با بخش‌های  $(V_1, V_2)$  را گراف کامل دو بخشی می‌نامند هرگاه هر رأس  $V_1$  مجاور هر رأس  $V_2$  باشد.

اگر  $|V_1| = p$  و  $|V_2| = q$  آن‌گاه این گراف کامل دو بخشی را به  $K_{p,q}$  نشان می‌دهند. مثلاً  $K_{1,p}$  یک ستاره است.

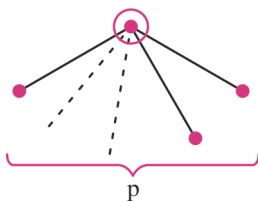


یا



## گراف دو بخشی و احاطه‌گری

تعیین مجموعه احاطه‌گر و عدد احاطه‌گری در گراف‌های دو بخشی مانند سایر گراف‌ها می‌باشد اما اگر گراف دو بخشی کامل باشد به سادگی مشخص می‌شود.

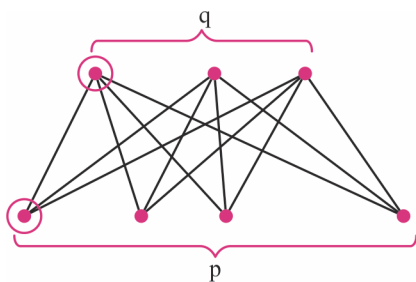


فرض کنیم  $G$  گراف دو بخشی  $K_{p,q}$  باشد به‌طوری که  $1 \leq q \leq p$ .

$$\gamma(K_{p,q}) = 1 \quad \text{اگر } q = 1 \text{ آن‌گاه،}$$

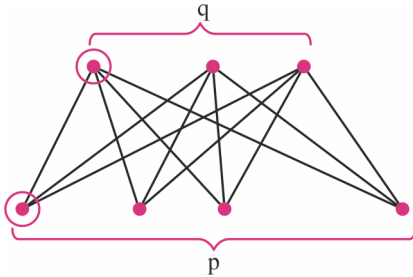
$$\gamma(K_{p,q}) = 2 \quad \text{در غیر این صورت،}$$

اگر  $p \geq 2$  و  $q \geq 2$  کافی است برای انتخاب مجموعه احاطه‌گر فقط یک رأس از مجموعه رأس‌های اولی و یک رأس از مجموعه رأس‌های دومی انتخاب کنیم. بنابراین مجموعه احاطه‌گر مینیمم و حتی مینیمال دو عضوی است.



$$\gamma(K_{p,q}) = \begin{cases} 1 & \text{Min}(p, q) = 1 \\ 2 & \text{min}\{p, q\} \geq 2 \end{cases}$$

به کمک گراف‌های دو بخشی می‌توانیم برای هر گراف مرتبه  $n$  که  $n \geq 4$ ، مجموعه‌های احاطه‌گر مینیمم با  $\gamma(G) = 2$  پیدا کنیم که تعداد آن‌ها بیش از دو است.



تعداد این مجموعه‌های احاطه‌گر مینیمم چند تا است؟ فرض کنیم  $p > q$ .

آیا پاسخ  $pq$  درست است؟

### ویژگی‌هایی از مجموعه احاطه‌گر مینیمال

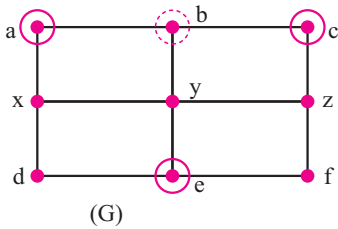
۱. بنا بر تعریف هر مجموعه احاطه‌گر  $S$  از  $G$  مینیمال نمی‌باشد، هرگاه:

I. شامل حداقل یک رأس  $v$  باشد به طوری که  $S - \{v\}$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  باشد،

II. یک زیرمجموعه محض  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال  $G$  باشد.

بنابراین؛ هر مجموعه احاطه‌گر یک گراف را، می‌توان به یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال تبدیل کرد. زیرا اگر مینیمال نباشد با حذف رأس یا بعضی رأس‌ها می‌تواند به مینیمال تبدیل شود. توجه داشته باشید که تعداد رأس‌ها متناهی هستند. در نتیجه؛

۲. هر گراف همواره شامل یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال است.



**مثال:** گراف  $G$  مطابق شکل رسم شده است.

مرتبه گراف ۹ است و ماکسیمم درجه آن ۴ است.

آیا  $S = \{a, b, c, e\}$  یک مجموعه احاطه‌گر است؟

**پاسخ:** به سادگی مشخص است که پاسخ مثبت است. اکنون آیا  $S$  یک مجموعه مینیمال  $G$  است؟

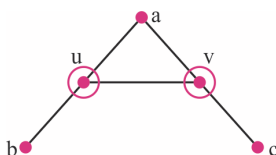
زیرمجموعه محض  $S' = S - \{b\} = \{a, c, e\}$  از  $S$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است، پس  $S$  مینیمال نمی‌باشد. اکنون آیا  $S'$  مینیمال

است؟ آیا می‌توانید زیرمجموعه‌ای محض از  $S'$  پیدا کنید که مجموعه‌ای احاطه‌گر  $G$  باشد؟

اگر چنین مجموعه‌ای وجود داشته باشد باید حداقل دو عضو محض باشد.

ماکسیمم درجه در این گراف ۴ است پس این مجموعه دو عضو حداقلی می‌تواند ۸ عضو از رأس‌های  $G$  را احاطه کند و یک رأس باقی می‌ماند. بنابراین در این گراف هیچ مجموعه احاطه‌گر با حداقل دو عضو وجود ندارد، در نتیجه  $\gamma(G) \geq 3$  و چون  $|S'| = 3$  پس  $S'$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال  $G$  است که مینیمم نیز می‌باشد. سعی کنید مجموعه‌های احاطه‌گر مینیمم دیگری برای  $G$  پیدا کنید.

اکنون قضیه مهمی را در مورد مجموعه‌های احاطه‌گر بیان می‌کنیم. که در رابطه با گراف‌های بدون رأس منفرد است.



در گراف  $G$  که  $V = \{a, b, c, u, v\}$  مشاهده می‌کنید که  $S = \{u, v\}$

یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم و در نتیجه مینیمال است. اکنون مجموعه



را در نظر بگیرید، آیا  $S'$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است؟

به سادگی مشخص است که  $S'$  نیز مجموعه احاطه‌گر  $G$  است. این اتفاقی نمی‌باشد در حالت کلی نیز درست است، اکنون در قضیه زیر آن را ثابت می‌کنیم.

**قضیه:** فرض کنیم  $G$  یک گراف با رأس غیرمنفرد باشد ( $\delta(G) \geq 1$ ) اگر  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال  $G$  باشد، آن‌گاه  $S' = V - S$  مکمل  $S$ ، نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است که  $V$  مجموعه رأس‌های  $G$  است.

**اثبات:** فرض کنیم  $S \subseteq V$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال گراف  $G$  باشد. می‌خواهیم ثابت کنیم  $V - S$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است. آن را به برهان خلف ثابت می‌کنیم. فرض کنیم  $V - S$  مجموعه احاطه‌گر  $G$  نباشد، چون هر مجموعه احاطه‌گر عضوهای خودش را احاطه می‌کند، پس اگر  $V - S$  احاطه‌گر نباشد، رأسی مانند  $v$  از  $S$  وجود دارد که توسط  $V - S$  احاطه نمی‌شود. بنابراین  $v$  مجاور هیچ رأسی از  $V - S$  نمی‌باشد. اما  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است پس هر رأس  $V - S$  مجاور رأسی از  $S$  به جز  $v$  است، یعنی هر رأس  $V - S$  توسط رأسی از  $S - \{v\}$  احاطه می‌شود. از طرفی طبق فرض  $v$  رأس منفرد  $G$  نمی‌باشد، هم‌چنین مجاور رأسی از  $V - S$  نیز نمی‌باشد پس باید مجاور رأسی از  $S - \{v\}$  باشد، یعنی باید  $v$  نیز توسط  $S - \{v\}$  احاطه شود. در نتیجه باید،  $S - \{v\}$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  باشد، اما این با مینیمال بودن  $S$  متناقض است. در نتیجه فرض خلف باطل و  $V - S$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

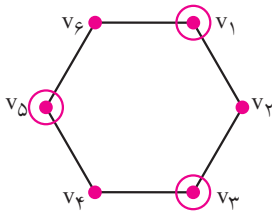
**نتیجه:** اگر  $G$  گرافی با رأس غیرمنفرد و  $V$  مجموعه رأس‌های آن باشد، اگر  $S$  مجموعه احاطه‌گر مینیمم  $G$  باشد، آن‌گاه  $V - S$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

**نتیجه:** هر گراف همبند  $G$  از مرتبه  $n \geq 2$ ، یک مجموعه احاطه‌گر دارد، که مکمل آن  $V - S$ ، نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

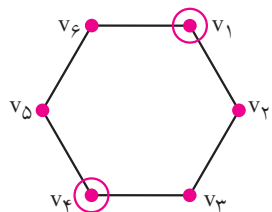
قضیه بعدی نیز یک ویژگی از مجموعه‌های احاطه‌گر مینیمال است.

**قضیه:** گراف  $G$  مفروض است، اگر هر دو رأس در یک مجموعه احاطه‌گر  $S$  از  $G$  مجاور نباشند، آن‌گاه  $S$  لازم است یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال باشد اما لزومی ندارد یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم باشد.

**اثبات:** فرض کنیم  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  باشد که هر دو رأس آن مجاور نباشند، پس در  $S$  هر رأس باید خود آن را احاطه کند در نتیجه، به ازای هر رأس  $v$  از  $S$ ،  $S - \{v\}$  یک مجموعه احاطه‌گر نمی‌باشد، در نتیجه طبق تعریف  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال است یعنی لازم است مینیمال باشد.

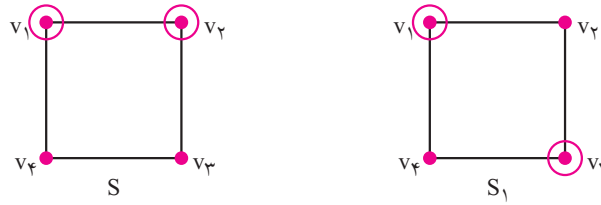


اما لزومی ندارد مینیمم باشد.  $C_6$  را در نظر می‌گیریم با  $S = \{v_1, v_3, v_5\}$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال است. هیچ دو رأس  $S$  مجاور هم نیستند.



اما  $S$  مینیمم نمی‌باشد زیرا  $\gamma(G) = 2$ ،  $S_1 = \{v_1, v_4\}$  احاطه‌گر مینیمم است.

**تذکره.** عکس این قضیه در حالت کلی برقرار نمی‌باشد. ممکن است  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال باشد اما رأس‌هایی در  $S$  مجاور هم باشند.



$S = \{v_1, v_2\}$  مینیمال و دو رأس مجاورند.  $S_1 = \{v_1, v_3\}$  مینیمال و دو رأس مجاور نیستند.

### مرور چند ویژگی مهم

فرض کنیم  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر گراف  $G$  باشد.

گوییم  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم  $G$  است هرگاه، برای هر مجموعه احاطه‌گر  $S_i$  از  $G$ ،  $|S| \leq |S_i|$ .

همچنین مشاهده کردیم؛

هر مجموعه احاطه‌گر مینیمم  $G$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال است، اما عکس آن همواره درست نمی‌باشد.

اگر  $G$  گراف از مرتبه یک باشد، واضح است که خودش مجموعه احاطه‌گر خودش است که هم مینیمم و هم مینیمال است و  $\gamma(G) = 1$  که این یک حالت بدیهی است.

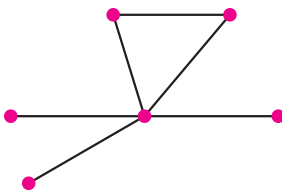
تا کنون ویژگی‌های زیر را برای عدد احاطه‌گری بررسی کرده‌ایم.

۱. اگر  $G$  گرافی از مرتبه  $n$  باشد آن‌گاه  $1 \leq \gamma(G) \leq n$ .

۲.  $\gamma(G) = 1$  اگر و فقط اگر  $\Delta(G) = n - 1$ .

۳.  $\gamma(G) = n$  اگر و فقط اگر  $G$  گراف تهی از مرتبه  $n$  باشد.

۴. اگر  $K_n$  گراف کامل از مرتبه  $n$  باشد آن‌گاه  $\gamma(K_n) = 1$ .



آیا عکس این ویژگی درست است؟ یعنی اگر  $\gamma(G) = 1$  آیا  $G$  گراف کامل  $K_n$  است؟

بنابراین، اگر  $\gamma(G) = 1$  با توجه به (۲) و (۴) می‌توان گفت گراف  $G$  حداقل یک رأس از درجه  $n - 1$  دارد پس می‌تواند از  $n - 1$  یال تا  $\frac{n(n-1)}{2}$  یال وقتی گراف کامل است داشته باشد.

در حالت کلی تعیین عدد احاطه‌گری  $\gamma(G)$  چندان ساده نمی‌باشد. اما تعیین کرانه‌های بالا را بررسی می‌کنیم.

## کرانه‌هایی برای $\gamma(\delta)$ ، عدد احاطه‌گری

اولین قضیه معروف به قضیه «ORE» است.

$$۱. \text{ اگر } G \text{ گرافی از مرتبه } n \text{ و } \delta(G) \geq ۱ \text{ (رأس غیر منفرد نداشته باشد) آن گاه } \gamma(G) \leq \left\lfloor \frac{n}{۲} \right\rfloor$$

**اثبات.** در بخش قبلی ثابت کردیم که اگر  $S$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمال برای گراف  $G$  باشد که  $\delta(G) \geq ۱$  آن گاه،  $V-S$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

حال اگر  $D$  یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم  $G$  باشد، مینیمال نیز هست. پس  $V-D$  نیز یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است و  $|V-D| \geq |D| = \gamma(G)$  در نتیجه؛

$$n = |D| + |V-D| \geq ۲|D| = ۲\gamma(G) \Rightarrow \gamma(G) \leq \frac{n}{۲} \Rightarrow \gamma(G) \leq \left\lfloor \frac{n}{۲} \right\rfloor.$$

White McCuaig و Shepherd در ۱۹۸۹ نشان دادند که اگر  $\delta(G) \geq ۲$  آن گاه  $\gamma(G) \leq \frac{۳n}{۵}$  و Reed در ۱۹۹۶ نشان داد اگر  $\gamma(G) \geq ۳$ ، آن گاه  $\gamma(G) \leq \frac{۳n}{۸}$ .

$$\text{نتیجه. اگر } G \text{ گرافی بدون رأس منفرد باشد، } \gamma(G) + \gamma(\bar{G}) \leq n \text{، } \gamma(G) \geq ۱ \text{ آن گاه،}$$

$$\gamma(G) \leq \frac{n}{۲} \quad \text{و} \quad \gamma(\bar{G}) \leq \frac{n}{۲} \Rightarrow \gamma(G) + \gamma(\bar{G}) \leq n$$

اگر  $G$  دارای یک رأس منفرد باشد، آن گاه  $\gamma(\bar{G}) = ۱$  چرا؟ و  $\gamma(G) \leq n$  در نتیجه،  $\gamma(G) + \gamma(\bar{G}) \leq n+۱$ .

به همین ترتیب اگر  $\bar{G}$  یک رأس منفرد داشته باشد آن گاه  $\gamma(G) = ۱$  و  $\gamma(\bar{G}) \leq n$  در نتیجه،  $\gamma(G) + \gamma(\bar{G}) \leq n+۱$ .

اکنون مهم‌ترین قضیه این قسمت را که کرانی بالا و هم کرانی پایین برای عدد احاطه‌گری ارائه می‌دهد برای هر گراف از مرتبه  $n$  که  $n \geq ۲$  بیان می‌کنیم.

$$\text{قضیه. اگر } G \text{ گرافی از مرتبه } n \text{ باشد که } n \geq ۲ \text{، آن گاه: } \left\lfloor \frac{n}{۱+\Delta(G)} \right\rfloor \leq \gamma(G) \leq n - \Delta(G)$$

**اثبات.** اگر  $\deg(v)$ ، درجه هر رأس  $v$  از گراف  $G$  باشد، واضح است که رأس  $v$ ، به تعداد  $۱ + \deg(v)$  رأس  $G$  را احاطه می‌کند. اگر  $v$  چنان انتخاب شده باشد که  $\deg(v) = \Delta(G)$ ، آن گاه  $v$ ،  $۱ + \Delta(G)$  رأس  $G$  را احاطه می‌کند، به جز  $n - (۱ + \Delta(G))$  رأس  $G$  که باقی می‌مانند.

چون هیچ کدام از  $n - (۱ + \Delta(G))$  رأس  $G$  به وسیله  $v$  احاطه نمی‌شوند، پس حداکثر به وسیله خودشان احاطه می‌شوند، در نتیجه  $G$  حداکثر به وسیله  $(n - (۱ + \Delta(G))) + ۱ = n - \Delta(G)$  رأس احاطه می‌شود یعنی،

$$\gamma(G) \leq n - \Delta(G)$$

برای اثبات قسمت دیگر نامساوی، فرض کنیم  $\gamma(G) = k$ ، یعنی  $S = \{v_1, v_2, \dots, v_k\}$  مجموعه احاطه‌گر مینیمم  $G$  باشد. چون هر رأس  $v_i$  به تعداد  $1 + \deg(v_i)$  رأس  $G$  را احاطه می‌کند که،  $1 \leq i \leq k$  و رأس‌های  $S$  همه  $n$  رأس  $G$  را احاطه می‌کنند پس،

$$\sum_{i=1}^k (1 + \deg(v_i)) \geq n$$

اما به ازای هر  $i$  که  $1 \leq i \leq k$ ،  $1 + \deg(v_i) \leq 1 + \Delta(G)$  در نتیجه:

$$n \leq \sum_{i=1}^k (1 + \deg(v_i)) \leq k(1 + \Delta(G))$$

بنابراین؛

$$n \leq k(1 + \Delta(G)) \Rightarrow \frac{n}{1 + \Delta(G)} \leq k$$

یعنی

$$\left\lceil \frac{n}{1 + \Delta(G)} \right\rceil \leq \gamma(G) \leq n - \Delta(G)$$

**نتیجه ۱:** اگر  $G$  گرافی  $k$  منتظم باشد آن‌گاه،  $n = kr$  و  $\Delta(G) = k$  بنابراین؛

$$\left\lceil \frac{n}{1+k} \right\rceil \leq \gamma(G) \leq nk - k = (n-1)k$$

**نتیجه ۲:** با توجه به قضیه «اور» و قضیه قبلی، اگر  $\delta(G) \geq 1$  آن‌گاه؛

$$\left\lceil \frac{n}{1 + \Delta(G)} \right\rceil \leq \gamma(G) \leq \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$$

بنابراین در هر گرافی که هیچ رأس منفرد نداشته باشد آن‌گاه،  $\gamma(G)$  بزرگ‌تر از  $\frac{n}{2}$  نمی‌باشد.

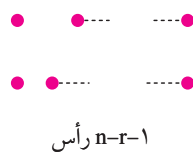
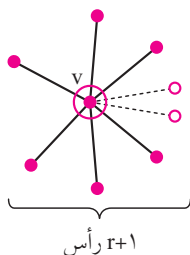
حالت‌های تساوی در رابطه‌های فوق،

۱. گرافی از مرتبه  $n$  مثال بزنید که در آن  $\gamma(G) = n - \Delta(G)$ .

۲. گرافی از مرتبه  $n$  مثال بزنید که در آن  $\gamma(G) = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$ .

۳. گرافی از مرتبه  $n$  مثال بزنید که در آن  $\gamma(G) = \left\lceil \frac{n}{1 + \Delta(G)} \right\rceil$ .

**پاسخ:** گراف  $G$  را چنان در نظر می‌گیریم که شامل یک ستاره باشد یعنی یک رأس که به  $r$  رأس دیگر وصل شده باشد  $r \leq n-2$ .



سپس کافی است  $n - (r+1)$  رأس منفرد دیگر در نظر بگیریم.

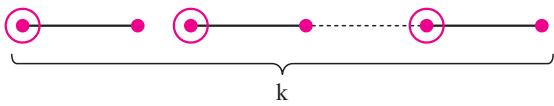
اکنون،  $r+1$  رأس توسط یک رأس  $v$  احاطه شده‌اند که  $r = \Delta(G)$  و

$n - (r+1)$  رأس منفرد دیگر توسط خودشان احاطه شده‌اند پس،

$$\gamma(G) = 1 + (n - r - 1) = n - r = n - \Delta(G)$$

واضح است که اگر  $\Delta(G) = 0$ ، گراف تهی از مرتبه  $n$  را داریم که

$$\gamma(G) = n$$



۲. فرض کنید  $n$  زوج باشد پس  $n = 2k$  که  $k \geq 1$  عددی طبیعی است.

در این صورت گراف  $G$  را شامل  $k$  مؤلفه گراف  $K_2$  در نظر می‌گیریم.

در این گراف  $\Delta(G) = 1$  و هر رأس در هر مؤلفه، آن مؤلفه را احاطه می‌کند پس  $\gamma(G) = k = \frac{n}{2}$  و واضح است که

$$\frac{n}{1 + \Delta(G)} = \frac{n}{2}$$

اگر  $n$  فرد باشد  $n = 2k + 1$ ، پس کافی است یکی از مؤلفه‌ها را به یک

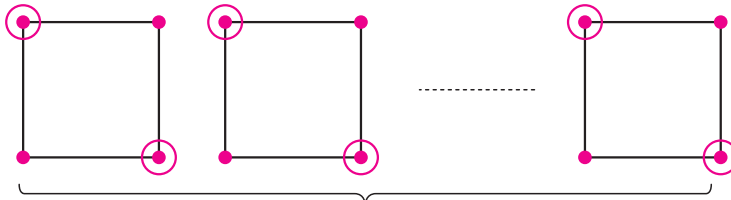
مسیر به طول ۲ تبدیل کنیم به صورت زیر؛



که در این حالت نیز در تعداد  $\gamma(G) = \left\lfloor \frac{2k+1}{2} \right\rfloor = k = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$  عضوهای مجموعه احاطه‌گر تغییری حاصل نمی‌شود.

$$\gamma(G) = \left\lfloor \frac{2k+1}{2} \right\rfloor = k = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$$

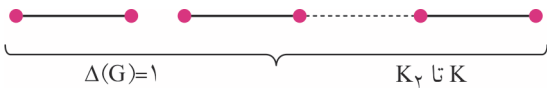
اگر  $n = 4k$  می‌توانیم  $k$  گراف  $C_4$  را رسم کنیم که،



گراف  $G$ ,  $K$  تا  $K$  تا  $C_4$  است.

$$\gamma(G) = 2k = \frac{n}{2} \quad \gamma(G) = 2k = \frac{n}{2} \quad \gamma(G) = \frac{n}{2}$$

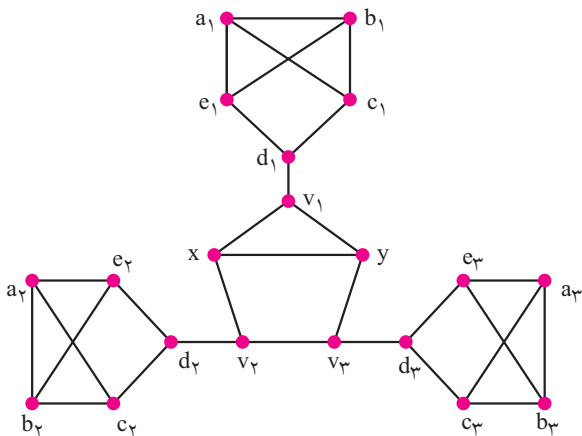
۴. برای (۳) همان  $k$  مؤلفه  $K_2$  می‌تواند مثالی باشد که  $n = 2k$ ، یعنی  $n$  زوج است.

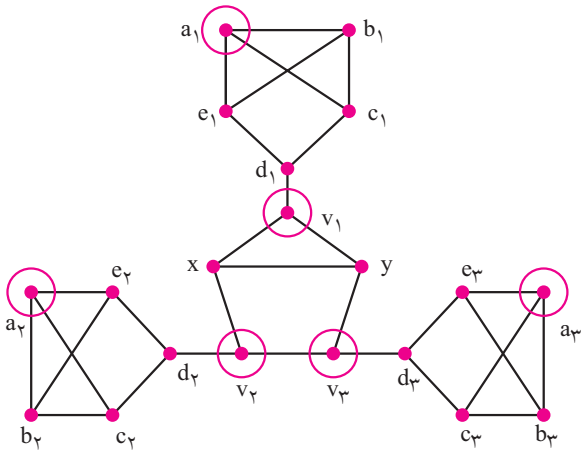


$$\gamma(G) = \frac{n}{1+1} = \frac{n}{2} = k$$

**مثال:** گراف سه منتظم  $G$  از مرتبه ۲۰ رسم شده است.

یک مجموعه احاطه‌گر مینیمم برای آن پیدا کنید.





**پاسخ:** با توجه به شکل مجموعه رأس‌های  $\{a_1, a_2, a_3\}$ ، ۱۲ رأس را مطابق شکل احاطه می‌کنند. اکنون فقط رأس‌های  $d_1, d_2, d_3, x, y$  باید توسط رأس‌هایی احاطه شوند. با کمی دقت مشاهده می‌کنیم که مجموعه  $D = \{a_1, a_2, a_3, x, y, d_1\}$  یک مجموعه احاطه‌گر  $G$  است.

در نتیجه  $\gamma(G) \leq 6$ . از طرفی بنا بر قضیه قبل؛

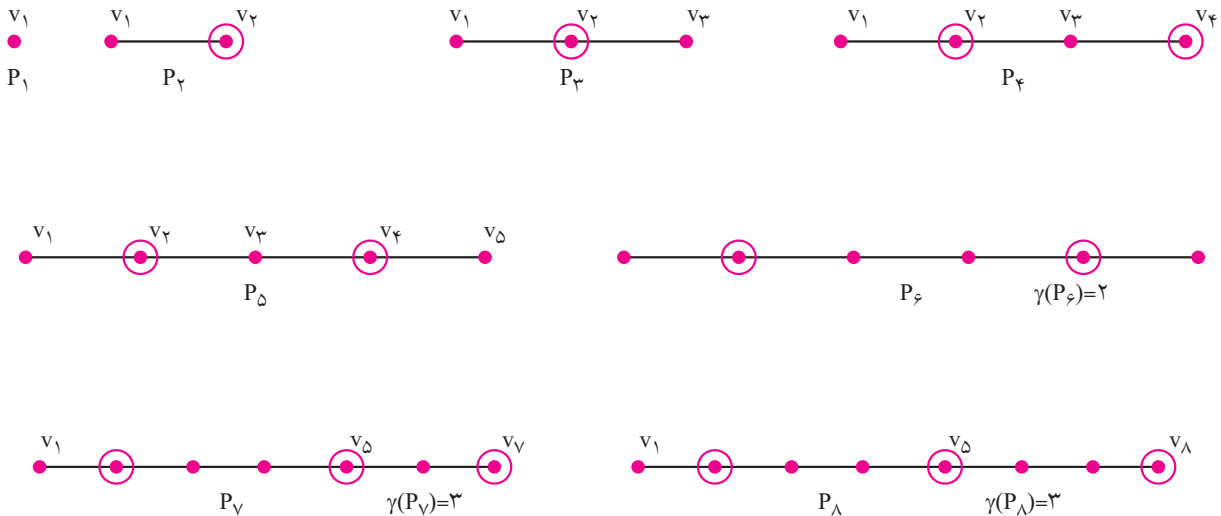
$$\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{n}{\Delta+1} \right\rceil = \left\lceil \frac{12}{4} \right\rceil = 3$$

پس  $3 \leq \gamma(G) \leq 6$  کافی است نشان دهیم  $\delta(G) = 5$  امکان ندارد.

اگر مجموعه  $A = \{a_1, b_1, c_1, d_1, e_1\}$  حداقل باید به وسیله دو رأس احاطه شوند، که همین به ترتیب باید برای دو زیرگراف مشابه نیز برقرار باشد، در نتیجه حداقل باید  $\gamma(G)$  برابر ۶ باشد که با توجه به  $\gamma(G) \leq 6$  نتیجه می‌گیریم،  $\gamma(G) = 6$ .

### گراف‌های $P_n$ و $C_n$ و عدد احاطه‌گری

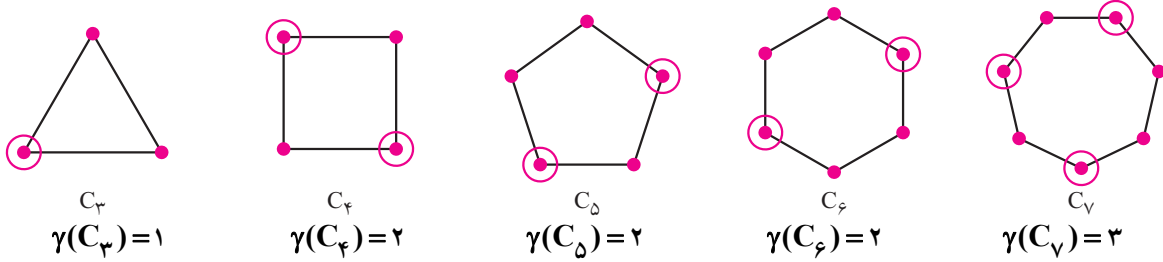
اگر  $G$  گرافی از مرتبه  $n$  باشد که رأس‌های آن  $v_1, v_2, \dots, v_n$  برچسب‌گذاری شده باشند به طوری که یال‌های آن،  $v_1v_2, v_2v_3, \dots, v_{n-1}v_n$  باشند آن‌گاه گراف  $G$  را یک مسیر با  $n$  رأس می‌نامند و به  $P_n$  نشان می‌دهند.



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

حدس می‌زنیم اگر  $n \geq 1$  آن‌گاه،

اگر رأس‌های گراف  $G$  از مرتبه  $n \geq 3$  با  $v_1, v_2, \dots, v_n$  برچسب‌گذاری شده باشند به طوری که یال‌های آن،  $v_1v_2, v_2v_3, \dots, v_{n-1}v_n, v_nv_1$  باشند آن‌گاه  $G$  یک سیکل یا دور (cycle) می‌نامند. یعنی یک مسیر بسته یک سیکل یا دور است.



**قضیه.**  $\gamma(C_n) = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$  ،  $n \geq 3$ .

**اثبات.**  $n = 3q + r$  که  $0 \leq r \leq 2$ .

چون  $C_n$  دو منتظم است هر رأس  $C_n$  دقیقاً سه رأس آن را احاطه می‌کند. بنابراین هر  $q$  رأس  $C_n$  حداکثر  $3q$  رأس آن را احاطه می‌کند. اگر  $r = 0$  در این صورت،  $\gamma(C_n) \geq q = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$ .

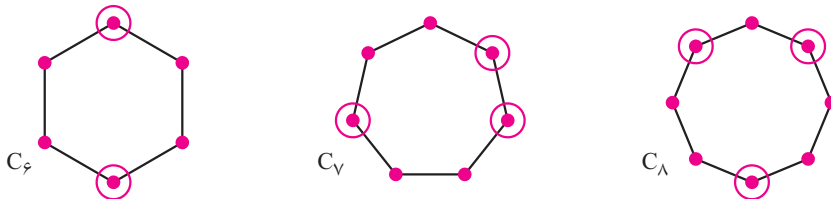
اگر  $r = 1$  یا  $r = 2$  آن‌گاه  $\gamma(C_n) \geq q + 1 = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$ .

اکنون باید نشان دهیم،  $\gamma(C_n) \leq \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$  که  $n = 3q + r$  و  $0 \leq r \leq 2$ .

ابتدا فرض کنیم  $r = 0$ . فرض کنیم  $S$  مجموعه‌ای شامل هر رأس  $v$  از  $C_n$  و هر سه رأس از  $C_n$  با شروع از  $v$  باشد که به طور دوری و همه در یک جهت روی  $C_n$  در نظر گرفته می‌شوند.

بنابراین هر رأس  $C_n$  به وسیله دقیقاً یک رأس از  $S$  احاطه می‌شود. چون  $S$  دقیقاً شامل  $q$  رأس است،  $\gamma(C_n) \leq q = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$ . سپس فرض کنیم،  $r = 1$  یا  $r = 2$ .

اکنون فرض کنیم  $S$  مجموعه شامل هر رأس  $v$  از  $C_n$  و هر سه رأس  $C_n$  شروع از  $v$  به طور دوری در یک جهت باشد، تا در کل  $q + 1$  رأس داشته باشیم. هر رأس  $C_n$  به وسیله حداقل یک رأس  $S$  احاطه شده است. بنابراین  $S$ ، یک مجموعه احاطه‌گر  $C_n$  است و  $\gamma(C_n) \leq q + 1 = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$  در نتیجه،  $\gamma(C_n) = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$ .



**نتیجه.** اگر در گراف  $C_n$ ،  $n = 3k$  آن‌گاه،

$$\left\lceil \frac{n}{1 + \Delta(G)} \right\rceil = \left\lceil \frac{3k}{3} \right\rceil = k = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$$

به طور کلی اگر  $G$  گرافی  $k$  منتظم باشد و  $n = q(k+1)$  آن گاه؛

$$\left\lceil \frac{q(k+1)}{1+k} \right\rceil = q$$

$$n \geq 1, \gamma(P_n) = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$$

به همین ترتیب،

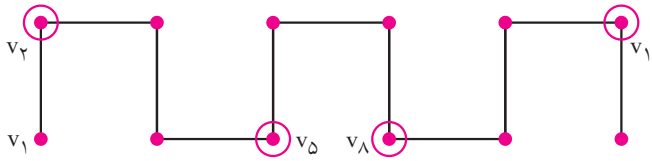
$$\gamma(P_n) = \gamma(C_n) = \left\lceil \frac{n}{3} \right\rceil$$

اگر  $n \geq 3$  آن گاه

**مثال:**  $\gamma(P_{12})$  را پیدا کنید.

$$\gamma(P_{12}) = \left\lceil \frac{12}{3} \right\rceil = 4$$

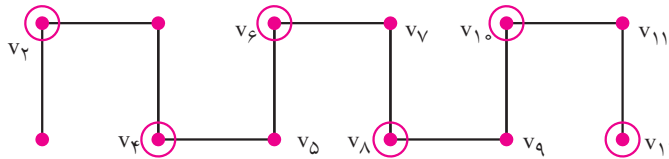
$$D = \{v_2, v_5, v_8, v_{11}\}$$



یک مجموعه احاطه گر مینیمم و هم مینیمال است.

$$S = \{v_2, v_4, v_6, v_8, v_{10}, v_{12}\}$$

شکل مقابل یک مجموعه احاطه گر  $P_{12}$  است که مینیمم نمی باشد.  $|S|=6$  اما  $S$  مینیمال است، زیرا اگر هر رأس آن را حذف کنیم مثلاً،  $S - \{v_2\}$  دیگر احاطه گر نمی باشد.



### چند ویژگی

$$3 \leq \gamma(G) + \gamma(\bar{G}) \leq n+1 \quad (n \geq 2)$$

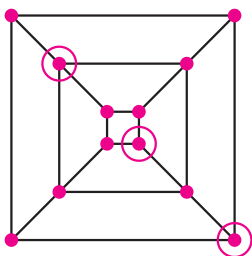
$$\delta(G) \geq k \geq 4 \Rightarrow \gamma(G) \leq \frac{kn}{3k-1}$$

$$k \geq 7 \quad (\text{Caro Roditty } 1990)$$

$$k = 4 \quad (\text{Sohn and Yuan } 2009)$$

$$k = 5 \quad (\text{Xing, Sun and Chen } 2006)$$

$$k = 6 \quad (\text{Cao, Shi Sohn and Yuan } 2008)$$



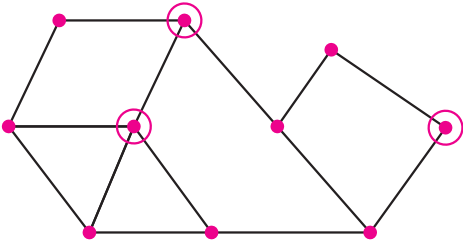
$$n = 12 \quad \Delta(G) = 3$$

$$3 = \left\lceil \frac{12}{4} \right\rceil \leq \gamma(G) \leq \left\lfloor \frac{12}{3} \right\rfloor = 4$$

$$\gamma(G) \geq 3 \Rightarrow \gamma(G) \leq \frac{3n}{4} = \frac{3 \times 12}{4} = 9$$

$$3 \leq \gamma(G) \leq 4, \quad \gamma(G) = 3$$



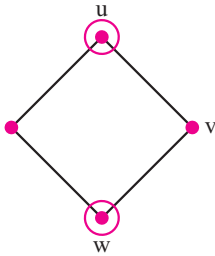
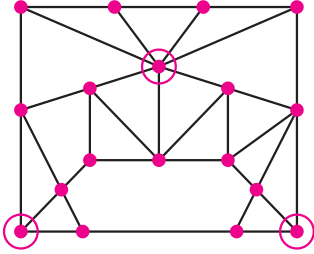


$$|V| = 10 \quad \Delta(G) = 4$$

$$\gamma = \frac{10}{1+4} \leq \gamma(G) \leq \left\lfloor \frac{10}{2} \right\rfloor = 5 \quad , \quad 2 \leq \gamma(G) \leq 5$$

$$\delta(G) \geq 2 \Rightarrow \gamma(G) \leq \frac{2 \times 10}{5} = 4 \Rightarrow 2 \leq \gamma(G) \leq 4$$

$$\gamma(G) \geq \left\lceil \frac{16}{1+6} \right\rceil = 3$$



$$N[v] = \{u, w\} \cap S = \{u, w\} \cap \{u, w\} = \{u, w\}$$

## توزیع توپ‌ها در جعبه‌ها

۲- تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ یکسان در  $k$  جعبه متمایز  
 ۴- تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ یکسان در  $k$  جعبه یکسان

۱- تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ متمایز در  $k$  جعبه متمایز  
 ۳- تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ متمایز در  $k$  جعبه یکسان

۱- تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ متمایز در  $k$  جعبه متمایز

مثال ۱) می‌خواهیم ۵ توپ با شماره‌های ۱، ۲، ۳، ۴، ۵ را در ۳ جعبه به رنگ‌های آبی، قرمز و زرد توزیع کنیم. این کار به چند طریق امکان پذیر است؟

پاسخ: برای هر توپ ۳ انتخاب وجود دارد، بنابراین طبق اصل ضرب  $3 \times 3 \times 3 \times 3 \times 3 = 3^5$  است. (برای هر کدام از توپ‌ها ۳ انتخاب وجود دارد یعنی می‌توان جعبه آبی یا قرمز یا زرد را انتخاب کرد به همین ترتیب بقیه جعبه‌ها نیز همین حالت را دارد.)

مثال ۲) چند تابع از مجموعه  $A = \{a, b, c, d, e\}$  به مجموعه  $B = \{1, 2, 3, 4\}$  وجود دارد؟

پاسخ: عضو  $a$  می‌تواند به هر یک از عددهای ۱، ۲، ۳، ۴ تصویر شود، بنابراین برای هر عضو از مجموعه  $A$  چهار انتخاب از مجموعه  $B$  وجود دارد پس پاسخ برابر است با:  $4^5$

## نتیجه ۱

تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ متمایز در  $k$  جعبه متفاوت برابر است با:  $k^n$

مثال ۳) می‌خواهیم ۳ جایزه متفاوت را بین ۵ نفر توزیع کنیم، به‌وری که به هر کدام حداکثر یک جایزه برسد. این کار به چند طریق امکان پذیر است؟

پاسخ: جایزه اول را می‌توانیم به هر کدام از ۵ نفر بدهیم، جایزه دوم را نیز به هر کدام از ۴ نفر باقی‌مانده و جایزه سوم را نیز می‌توانیم به ۳ نفر دیگر بدهیم. بنابراین طبق اصل ضرب، جواب مسئله  $5 \times 4 \times 3$  است. این عدد را می‌توانیم به صورت

$$\frac{5!}{2!1!} = 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 120$$

## نتیجه ۲

تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ متمایز در  $k$  جعبه متفاوت ( $k \geq n$ ) که در هر جعبه حداکثر یک توپ قرار گیرد، برابر است با :

$$P(k, n) = \frac{k!}{(k-n)!}$$

**مثال ۴)** شرکتی در نظر دارد برای هر یک از شغل‌های نگهبانی، دفترداری، روابط عمومی و مسئول رایانه، یک نفر را استخدام کند، ۴ نفر برای استخدام در این شغل‌ها داوطلب شده‌اند. شرکت به چند روش می‌تواند افراد را برای این مشاغل استخدام کند؟  
**پاسخ :** برای نگهبانی هر کدام از ۴ نفر را می‌توان انتخاب کرد پس ۴ روش، برای دفترداری نیز ۳ نفر و ... در نتیجه ۴! طریق وجود دارد.

## نتیجه ۳

تعداد توابع یک‌به‌یک از مجموعه  $n$  عضوی به خودش برابر است با  $n!$

**مثال ۵)** شرکتی در نظر دارد برای هر یک از شغل‌های نگهبانی، دفترداری، روابط عمومی و مسئول رایانه، یک نفر را استخدام کند، ۱۰ نفر برای استخدام در این شغل‌ها داوطلب شده‌اند. شرکت به چند روش می‌تواند افراد را برای این مشاغل استخدام کند؟  
**پاسخ :** برای نگهبانی هر کدام از ۱۰ نفر را می‌توان انتخاب کرد پس ۱۰ روش، برای دفترداری نیز ۹ روش و برای روابط عمومی ۸ روش و برای مسئول رایانه نیز ۷ روش وجود دارد. در نتیجه  $10 \times 9 \times 8 \times 7$  طریق وجود دارد. (یا می‌توان ابتدا ۴ نفر از ۱۰ نفر را انتخاب کرده سپس آن چهار نفر را برای شغل‌ها انتخاب نمود.)  

$$\binom{10}{4} \times 4! = \frac{10!}{6!}$$

## نتیجه ۴

تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ متمایز در  $k$  جعبه متمایز ( $k \leq n$ ) به طوری که در هر جعبه دقیقاً یک توپ قرار گیرد، برابر است با :

$$P(n, k) = \frac{n!}{(n-k)!}$$

**مثال ۶)** شرکتی در نظر دارد برای هر یک از شغل‌های نگهداری، دفترداری، روابط عمومی و مسئول رایانه، به ترتیب ۱، ۲، ۳ و ۴ نفر را استخدام کند، ۱۰ نفر متقاضی استخدام در این شغل‌ها داوطلب شده‌اند. شرکت به چند روش می‌تواند افراد را برای این مشاغل استخدام کند؟

**پاسخ:** ابتدا ۳ نفر از ۱۰ نفر را برای مسئول رایانه، سپس ۲ نفر از افراد باقی‌مانده را برای روابط عمومی، به همین ترتیب ۲ نفر از افراد باقی‌مانده را برای دفترداری و ۱ نفر از افراد باقی‌مانده را برای نگهداری انتخاب می‌کنیم.

$$\binom{10}{3} \times \binom{7}{2} \times \binom{5}{2} \times \binom{3}{1}$$

**مثال ۷)** می‌خواهیم ۵ توپ از رشته‌های ورزشی متفاوت را در سه جعبه ۱، ۲ و ۳ به گونه‌ای قرار دهیم که در هر جعبه حداقل یک توپ قرار گیرد، این کار به چند طریق امکان‌پذیر است؟

**پاسخ:** می‌توان صورت دیگر مسئله را بدین صورت نیز بیان کرد. (تعداد توابع پوشا از مجموعه‌ای ۵ عضوی به مجموعه  $\{1, 2, 3\}$  به دست آورد.)

برای جواب دادن به این مسئله ناچاریم از اصل شمول و عدم شمول استفاده کنیم، ابتدا پیشامدهای نامطلوب را تعریف می‌کنیم:

$A_1$  پیشامدهایی که در جعبه اول تویی قرار نگیرد یا عدد ۱ تصویر هیچ عضوی از مجموعه اول نباشد

$A_2$  پیشامدهایی که در جعبه دوم تویی قرار نگیرد یا عدد ۲ تصویر هیچ عضوی از مجموعه اول نباشد

$A_3$  پیشامدهایی که در جعبه سوم تویی قرار نگیرد یا عدد ۳ تصویر هیچ عضوی از مجموعه اول نباشد

تعداد کل حالت‌های نامطلوب برابر است با:  $|A_1 \cup A_2 \cup A_3|$

$$\begin{aligned} |A_1 \cup A_2 \cup A_3| &= |A_1| + |A_2| + |A_3| - |A_1 \cap A_2| - |A_1 \cap A_3| - |A_2 \cap A_3| + |A_1 \cap A_2 \cap A_3| \\ &= 2^5 + 2^5 + 2^5 - 1 - 1 - 1 + 0 = 3 \times 2^5 - 3 \end{aligned}$$

بنابراین از کل حالت‌ها ۳۵ تعداد حالت‌های نامطلوب را کم می‌کنیم.

$$35 - (3 \times 2^5 - 3)$$

۲- تعداد راه‌های توزیع  $n$  توپ یکسان در  $k$  جعبه متمایز

نکته

تعداد جایگشت‌های  $n$  شیء که  $n_1$  تا از آن‌ها مانند هم ،  $n_2$  تا از آن‌ها نیز مانند هم و ... ،  $n_k$  تا از آن‌ها مانند هم است به شرطی که

$$n_1 + n_2 + \dots + n_k = n$$

برابر است با :

$$\frac{n!}{n_1! \times n_2! \times \dots \times n_k!}$$

مثال ۸) با حروف کلمه انتخابات چند کلمه ۸ حرفی بدون توجه به مفهوم آن می‌توان ساخت ؟

پاسخ : با توجه به این که ۳ حرف «ا» و ۲ حرف «ت» وجود دارد ، پاسخ  $\frac{8!}{3!2!}$  است .

مثال ۹) با ارقام ۰, ۰, ۰, ۲, ۳, ۳, ۳ و ۸ رقمی می‌توان ساخت ؟

پاسخ : رقم صفر در اولین رقم سمت چپ نمی‌تواند قرار بگیرد ، بنابراین این رقم یا عدد ۲ یا عدد ۳ است .

$$\left\{ \begin{array}{l} \Rightarrow \frac{7!}{2!1!3!} = 140 \\ \Rightarrow \frac{7!}{2!2!3!} = 210 \end{array} \right. \Rightarrow 140 + 210 = 350$$