

**ریاضی گسته**

**الهام رستگاری**

|    |                                      |
|----|--------------------------------------|
| ۱  | گزاره‌ها و علامت گذاری               |
| ۱  | لفظ‌های پیوند دهنده                  |
| ۱  | نفی                                  |
| ۲  | ترکیب عطفی یا AND                    |
| ۲  | ترکیب فصلی یا OR                     |
| ۲  | فرمول گزاره‌ای و جدول ارزش           |
| ۲  | جدول ارزش                            |
| ۳  | ترکیب شرطی                           |
| ۴  | ترکیب دو شرطی                        |
| ۴  | فرمول گزاره‌ای همیشه راست            |
| ۴  | فرمول گزاره‌ای همیشه دروغ            |
| ۵  | فرمول‌های هم‌ارز                     |
| ۵  | طریقه‌ی تشخیص هم‌ارزی دو فرمول A و B |
| ۵  | فرمول‌های هم‌ارزی                    |
| ۶  | استلزام منطقی                        |
| ۶  | قواعد مهم در استلزام                 |
| ۸  | اثبات غیر مستقیم                     |
| ۸  | اثبات به روش برهان خُلف              |
| ۹  | گزاره‌ی معتبر                        |
| ۹  | سور                                  |
| ۹  | نقیض گزاره‌های سوردار                |
| ۱۰ | استقرای ریاضی                        |
| ۱۱ | نظریه مجموعه‌ها (روابط)              |
| ۱۱ | ماتریس روابط                         |
| ۱۴ | خواص رابطه‌ها                        |
| ۱۶ | ماتریس روابط و خواص رابطه‌ها         |
| ۱۷ | رابطه‌ی هم‌نهشتی                     |
| ۱۸ | افراز                                |
| ۱۹ | کلاس هم‌ارزی                         |
| ۲۱ | بستارها                              |
| ۲۱ | روابط و گراف‌ها                      |
| ۲۴ | تابع                                 |
| ۲۴ | ترکیب توابع                          |
| ۲۵ | تعریف برخی توابع                     |
| ۲۷ | گراف                                 |
| ۳۰ | گراف مسطح                            |
| ۳۱ | رنگ آمیزی گراف                       |

|    |                        |
|----|------------------------|
| ۳۴ | تمرینات تکمیلی فصل اول |
| ۳۷ | تمرینات تکمیلی فصل دوم |

## گزاره ها و علامت گذاری (Statements And Notation)

گزاره یک جمله‌ی خبری ساده است که بدون هیچ گونه ابهام و بدون کمک از هیچ اطلاع دیگری، به جز آنچه که در خود جمله بیان شده است، بتوان راست یا دروغ بودن آن را تشخیص داد. (هر چند که فعلاً راست یا دروغ بودن آن برای ما معلوم نباشد)

مثلاً «تهران پایتخت کنونی ایران است»، «هر عدد زوج بر ۲ بخش پذیر است»: هر دو گزاره راست هستند!

«اصفهان پایتخت کنونی ایران است» و «عدد ۴ از ۳ کوچکتر است» هر دو گزاره دروغ هستند!

«در کره‌ی مریخ موجودات ذره‌بینی زندگی می کنند» یک جمله خبری و گزاره است هر چند که راست یا دروغ بودن آن فعلاً بر ما معلوم نیست ولی روزی معلوم خواهد شد که این جمله راست است یا دروغ است و جز این نخواهد بود.

ولی هیچ یک از جملات زیر گزاره نیستند:

«دوستم حسن مرد حسودی است»، زیرا حسود بودن نسبی است.

«علی در را ببند!»، زیرا یک جمله‌ی امری است.

بنابراین O.L. (Object Language) تنها شامل جملات خبری ساده است که فقط دارای یکی از دو ارزش راست (True) و یا دروغ (False) باشد.

\* در منطق سمبولیک گزاره ها را با یکی از حروف بزرگ انگلیسی به غیر از T و F نمایش می دهند.

## لفظهای پیوند دهنده (Connectives)

گزاره‌ها بر دو نوع اند. گزاره‌های ساده (Primitive Statement)، گزاره‌های مرکب (Compound Statement).

گزاره ساده یک جمله‌ی خبری ساده است که به جملات ساده‌تر قابل تجزیه نمی باشد و شامل هیچ لفظ پیوند دهنده‌ای نیست ولی گزاره مرکب را می توان از ترکیب گزاره‌های ساده و لفظهای پیوند دهنده و پرانتزها بوجود آورد. بنابراین در زیر چند لفظ پیوند دهنده مورد استفاده معرفی گردیده است؛

### نفی (Negation) ( $\neg$ )

اگر P یک گزاره‌ی دلخواه باشد، گزاره‌ی را که P را انکار کند، نفی P گویند و به صورت  $\neg P$  یا  $\sim P$  نشان می دهند و «نفی P» یا «چنین نیست که P» می خوانند.

هر گاه P راست باشد،  $\neg P$  دروغ خواهد بود و بالعکس. جدول درستی این عملگر یگانی (Unary Operation) به شکل زیر

| P | $\neg P$ |
|---|----------|
| T | F        |
| F | T        |

است؛

### ترکیب عطفی یا AND (Conjunction) ( $\wedge$ )

گزاره‌ی مرکب حاصل از ترکیب عطفی دو گزاره‌ی دلخواه P و Q را به صورت  $P \wedge Q$  نشان می‌دهند و آن را «ترکیب عطفی P و Q» یا «P و Q» می‌خوانند. جدول درستی این ترکیب، (Binary Operation) به شکل زیر است؛

| P | Q | $P \wedge Q$ |
|---|---|--------------|
| T | T | T            |
| T | F | F            |
| F | T | F            |
| F | F | F            |

### ترکیب فصلی یا OR (Disjunction) ( $\vee$ )

گزاره‌ی حاصل از ترکیب فصلی دو گزاره‌ی دلخواه P و Q را به صورت  $P \vee Q$  نشان می‌دهند و آن را «ترکیب فصلی P و Q» یا «P یا Q» می‌خوانند. جدول درستی این ترکیب به شکل زیر است؛

| P | Q | $P \vee Q$ |
|---|---|------------|
| T | T | T          |
| T | F | T          |
| F | T | T          |
| F | F | F          |

## فرمول گزاره‌ای و جدول ارزش (Statement Formula And Truth Table)

هنگامی که گزاره‌های دلخواه را به طور مجرد در نظر بگیریم و آن‌ها را با استفاده از وسیله‌ی لفظ‌های پیوند دهنده با نظمی خاص کنار هم قرار دهیم، آنچه را که بدست می‌آید فرمول گزاره‌ای و هر یک از گزاره‌های ساده‌ی بکار رفته را یک مؤلفه گویند.

### جدول ارزش (Truth Table)

جدولی که ارزش فرمول گزاره‌ای را به ازای تمام ترکیبات ارزش ممکن برای مؤلفه‌ها نمایش دهد، جدول ارزش آن فرمول گویند. اگر فرمول گزاره‌ای شامل  $n$  متغیر گزاره‌ای متمایز باشد، آنگاه جدول ارزش آن شامل  $2^n$  ترکیبات ارزش متمایز خواهد بود.

مثال) جدول ارزش فرمول گزاره‌ای  $(P \vee Q) \vee \sim P$  را تشکیل دهید؛

| P | Q | $P \vee Q$ | $\sim P$ | $(P \vee Q) \vee \sim P$ |
|---|---|------------|----------|--------------------------|
| T | T | T          | F        | T                        |
| T | F | T          | F        | T                        |
| F | T | T          | T        | T                        |
| F | F | F          | T        | T                        |

\* این مثال یک tautology است که در ادامه به تعریف آن خواهیم پرداخت

### ترکیب شرطی (Conditional Statement) ( $\rightarrow$ )

ترکیب شرطی دو گزاره‌ی دلخواه P و Q را به صورت  $P \rightarrow Q$  نشان می‌دهند و آنرا «اگر P آنگاه Q» می‌خوانند، در گزاره‌ی شرطی  $P \rightarrow Q$  مؤلفه‌ی P را شرط (مقدم، Antecedent) و Q را جواب شرط (تالی، Consequent) گویند. ارزش گزاره‌ی  $P \rightarrow Q$  فقط هنگامی دروغ است که مقدم آن دارای ارزش T و تالی آن دارای ارزش F باشد. ترکیب شرطی در زبان فارسی به صورت زیر بیان می‌شود:

Q شرط لازم برای P است.

P شرط کافی برای Q است.

Q اگر P

P فقط اگر Q

جدول درستی این ترکیب به شکل روبرو است؛

| P | Q | $P \rightarrow Q$ |
|---|---|-------------------|
| T | T | T                 |
| T | F | F                 |
| F | T | T                 |
| F | F | T                 |

باید توجه نمود در گزاره‌ی  $P \rightarrow Q$  هیچ‌گونه مفهوم شرط وجود ندارد و تنها یک نامگذاری است. هم‌چنین وجود هیچ رابطه‌ای بین P و Q ضروری نیست.

مثال ۱) گزاره‌ی  $P \rightarrow Q$  که در آن، P: امروز هوا آفتابی است و Q:  $2+7 \geq 4$ ، دو گزاره معین هستند را به صورت جمله‌ی فارسی بیان کنید؛

پاسخ: اگر امروز هوا آفتابی باشد، آنگاه  $2+7 \geq 4$  خواهد بود.

مثال ۲) گزاره‌ی زیر را بصورت سمبلیک بنویسید:

«اگر علی درس جبر را انتخاب کند یا رامین درس جغرافی را انتخاب کند، آنگاه حسن درس منطق را انتخاب خواهد کرد.»

پاسخ: با فرض P: علی درس جبر را انتخاب کند، Q: رامین درس جغرافی را انتخاب کند، L: حسن درس منطق را انتخاب می‌کند، داریم؛

$$(P \vee Q) \rightarrow L$$

### ترکیب دو شرطی (Biconditional) ( $\leftrightarrow$ , $\rightleftarrows$ )

اگر  $P$  و  $Q$  دو گزاره‌ی دلخواه باشند، گزاره‌ی  $P \leftrightarrow Q$  (« $P$  اگر و فقط اگر  $Q$ » می‌خوانند) را گزاره‌ی ترکیب دو شرطی گویند و گاهی به صورت اختصاری « $P$  iff  $Q$ » نیز نشان می‌دهند. گزاره‌ی ترکیب دو شرطی  $P \leftrightarrow Q$  فقط هنگامی ارزش  $T$  دارد که  $P$  و  $Q$  هر دو دارای ارزش یکسان باشند. در زبان فارسی گزاره‌ی ترکیب دو شرطی را به صورت « $P$  شرط لازم و کافی برای  $Q$  است» بیان می‌کنند. جدول درستی این ترکیب به صورت زیر است؛

| P | Q | $P \leftrightarrow Q$ |
|---|---|-----------------------|
| T | T | T                     |
| T | F | F                     |
| F | T | F                     |
| F | F | T                     |

مثال) جدول زیر ارزش فرمول گزاره‌ای  $\sim(P \wedge Q) \leftrightarrow (\sim P \vee \sim Q)$  را تشکیل می‌دهد.

| P | Q | $P \wedge Q$ | $\sim(P \wedge Q)$ | $\sim P$ | $\sim Q$ | $\sim P \vee \sim Q$ | $\sim(P \wedge Q) \leftrightarrow (\sim P \vee \sim Q)$ |
|---|---|--------------|--------------------|----------|----------|----------------------|---|
| T | T | T            | F                  | F        | F        | F                    | T   |
| T | F | F            | T                  | F        | T        | T                    | T   |
| F | T | F            | T                  | T        | F        | T                    | T   |
| F | F | F            | T                  | T        | T        | T                    | T   |

با توجه به جدول معلوم می‌شود که ارزش فرمول مستقل از دو متغیر  $P$  و  $Q$  می‌باشد. یعنی فرمول به ازای تمام ارزشهای ممکن برای متغیرهای  $P$  و  $Q$  دارای ارزش  $T$  می‌باشد.

### فرمول گزاره‌ای همیشه راست (Tautology)

فرمول گزاره‌ای را که مستقل از ارزش گزاره‌های معینی که جایگزین متغیرهای آن می‌شوند دارای ارزش راست باشد، فرمول گزاره‌ای همیشه راست (Taut) گویند. به عبارت دیگر جدول درستی این فرمولها در همه‌ی حالتها خروجی  $T$  دارد. مثال) فرمول  $(P \rightarrow Q) \leftrightarrow (\sim P \vee Q)$  یک فرمول گزاره‌ای همیشه راست است.

### فرمول گزاره‌ای همیشه دروغ (Contradiction)

تعریف فرمول Cont دقیقاً بر خلاف فرمول Taut است و خروجی جدول درستی آن در همه حالتها  $F$  است. مثال) فرمول  $P \wedge \sim P$  یک فرمول گزاره‌ای همیشه دروغ است.

## فرمول‌های هم‌ارز (Equivalence of Formulas) ( $\Leftrightarrow, \equiv$ )

فرض کنیم  $A$  و  $B$  دو فرمول گزاره‌ای و  $P_1, P_2, \dots, P_n$  همه‌ی متغیرهای ظاهر شده در  $A$  و  $B$  باشند اگر به ازای هر یک از  $2^n$  ترکیبات ارزش ممکن برای متغیرها، ارزش دو فرمول  $A$  و  $B$  یکسان باشد آنگاه گوییم  $A$  و  $B$  هم‌ارزند و آن را به صورت " $A \Leftrightarrow B$ " نشان می‌دهند.

(مثال)

$\sim P$  با  $P$  هم‌ارز است.  $P \vee P$  با  $P$  هم‌ارز است.  $(P \wedge \sim P) \vee Q$  با  $Q$  هم‌ارز است.

## طریقه‌ی تشخیص هم‌ارزی دو فرمول $A$ و $B$ :

- ۱- تشکیل جدول ارزش دو فرمول  $A$  و  $B$  و مقایسه‌ی داراییه‌های ستون آخر آنها.
- ۲- استفاده از جدول ارزش ترکیب دو شرطی  $A \leftrightarrow B$ ، در صورتی که دو فرمول  $A$  و  $B$  هم‌ارز باشند باید  $A \leftrightarrow B$  یک  $T$  باشد. در صورتی که دو فرمول  $A$  و  $B$  هم‌ارز باشند آن را به صورت " $A \Leftrightarrow B$ " نشان می‌دهند که « $A \Leftrightarrow B$ » یک گزاره نیست. یعنی علامت  $\Leftrightarrow$  لفظ پیوند دهنده نیست و از اعمال آن بر روی گزاره‌ها، گزاره‌ی جدیدی بوجود نمی‌آید.

## فرمولهای هم‌ارزی مهم

|   |                  |  |
|---|------------------|--|
| $P \vee P \Leftrightarrow P$  | قانون خود توانی  | $P \wedge P \Leftrightarrow P$                                       |
| $(P \vee Q) \vee R \Leftrightarrow P \vee (Q \vee R)$   | شرکت پذیری       | $(P \wedge Q) \wedge R \Leftrightarrow P \wedge (Q \wedge R)$        |
| $P \vee Q \Leftrightarrow Q \vee P$   | جابجایی          | $P \wedge Q \Leftrightarrow Q \wedge P$                              |
| $P \vee (Q \wedge R) \Leftrightarrow (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$  | توزیع پذیری      | $P \wedge (Q \vee R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$ |
| $P \vee F \Leftrightarrow P$  | همانی (عضو خنثی) | $P \wedge T \Leftrightarrow P$                                       |
| $P \vee T \Leftrightarrow T$  | عضو صفر          | $P \wedge F \Leftrightarrow F$                                       |
| $P \vee \sim P \Leftrightarrow T$   | مکمل (عضو وارون) | $P \wedge \sim P \Leftrightarrow F$                                  |
| $P \vee (P \wedge Q) \Leftrightarrow P$   | جذب              | $P \wedge (P \vee Q) \Leftrightarrow P$                              |
| $\sim(P \vee Q) \Leftrightarrow \sim P \wedge \sim Q$   | دمورگان          | $\sim(P \wedge Q) \Leftrightarrow \sim P \vee \sim Q$                |
| $P \rightarrow Q \Leftrightarrow \sim P \vee Q$<br>$P \rightarrow Q \Leftrightarrow \sim Q \rightarrow \sim P$<br>$P \rightarrow (Q \rightarrow R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \rightarrow R \Leftrightarrow Q \rightarrow (P \rightarrow R)$<br>$P \leftrightarrow Q \Leftrightarrow (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P) \Leftrightarrow (\sim P \vee Q) \wedge (\sim Q \vee P)$ |                  |  |



مثال) نشان دهید که فرمولهای زیر باهم هم ارز هستند؛

$$(\sim P \wedge (P \rightarrow Q)) \rightarrow \sim Q \Leftrightarrow Q \rightarrow P$$

پاسخ:

$$\begin{aligned} & (\sim P \wedge (P \rightarrow Q)) \rightarrow \sim Q \\ \Leftrightarrow & (\sim P \wedge (\sim P \vee Q)) \rightarrow \sim Q \\ \Leftrightarrow & \sim P \rightarrow \sim Q \\ \Leftrightarrow & Q \rightarrow P \end{aligned}$$

## استلزام منطقی (Tautological Implication)

بر خلاف لفظهای پیوند دهنده عطفی، فصلی و دو شرطی که دارای تقارن (Symmetric) هستند، ترکیب شرطی این خاصیت را دارا نمی باشد و برای بررسی نمودن درست بودن یک عبارت که دارای ترکیب های شرطی است از استلزامها استفاده می شود. (خاصیت تقارن یعنی:  $P \vee Q \Leftrightarrow Q \vee P$ )

## قواعد مهم در استلزام

- ۱- قاعده استنتاج یا استثناء  

$$P, P \rightarrow Q \vdash Q$$
- ۲- قاعده تعدی  

$$P \rightarrow Q, Q \rightarrow R \vdash P \rightarrow R$$
- ۳- قاعده فصلی  

$$P \vee Q \vdash Q, \quad P \vdash P \vee Q$$
- ۴- قاعده عطفی  

$$Q \vdash P \vee Q, \quad P, Q \vdash P \wedge Q$$
- ۵- قاعده تخصیص  

$$P \wedge Q \vdash P \mid Q$$
- ۶- قاعده معکوس (عکس)  

$$P \rightarrow Q, \sim Q \vdash \sim P$$

\* قاعده ۶ به این مفهوم است که اگر P به نتیجه F منجر شود، آنگاه خود P، نادرست است.

\* استدلال غلط، استدلالی است در برخی حالات که همه فرض های آن صحیح است، تالی غلط باشد.

مثال) اگر علی در امتحان گسسته نمره الف بگیرد، پدرش برای او یک هدیه می گیرد. پدر علی هدیه را گرفته است؛ آیا می توان نتیجه گرفت نمره ی علی الف شده باشد؟

پاسخ: P: علی در درس ساختمان گسسته نمره ی الف بگیرد. Q: پدر علی هدیه را خریده است.

آیا می توان نتیجه گرفت که علی نمره الف گرفته؟  $(P \rightarrow Q) \wedge Q$

| P | Q | $P \rightarrow Q$ | $(P \rightarrow Q) \wedge Q$ | $((P \rightarrow Q) \wedge Q) \rightarrow P$ |
|---|---|-------------------|------------------------------|--|
| T | T | T                 | T                            | T  |
| T | F | F                 | F                            | T  |
| F | T | T                 | T                            | F  |
| F | F | T                 | F                            | T  |

مثال ۱) با استفاده از روش مستقیم (قواعد استنتاج) ثابت کنید عبارت زیر یک عبارت همیشه راست است!

$$[(P \rightarrow Q) \wedge (\sim R \rightarrow \sim Q) \wedge \sim R] \rightarrow \sim P$$

| شماره | گزاره                       | قانون مورد استفاده             |
|-------|-----------------------------|--------------------------------|
| 1     | $P \rightarrow Q$           | فرض ۱                          |
| 2     | $\sim Q \rightarrow \sim P$ | هم ارزی ۱                      |
| 3     | $\sim R \rightarrow \sim Q$ | فرض ۲                          |
| 4     | $\sim R \rightarrow \sim P$ | از شماره ۲ و ۳ و قانون تعدی    |
| 5     | $\sim R$                    | فرض ۳                          |
| 6     | $\sim P$                    | از شماره ۴ و ۵ و قاعده استنتاج |

\* دقت شود که هر چیزی در ستون وسط جدول فوق ظاهر می شود حتماً درست (Taut) است که ظاهر گردیده است و ترکیب عطفی آنها همواره T است!

مثال ۲) نشان دهید که  $R \wedge (P \vee Q)$  نتیجه‌ی معتبری از فرضهای زیر است؛

$$P \vee Q, \quad Q \rightarrow R, \quad P \rightarrow S, \quad \sim S$$

| شماره | گزاره                  | قانون مورد استفاده          |
|-------|------------------------|-----------------------------|
| 1     | $P \rightarrow S$      | فرض ۱                       |
| 2     | $\sim S$               | فرض ۲                       |
| 3     | $\sim P$               | از شماره ۱ و ۲ و قاعده عکس  |
| 4     | $P \vee Q$             | فرض ۳                       |
| 5     | $\sim P \rightarrow Q$ | هم ارزی ۴                   |
| 6     | $Q$                    | شماره ۳ و ۵ و قاعده استنتاج |
| 7     | $Q \rightarrow R$      | فرض ۴                       |
| 8     | $R$                    | شماره ۶ و ۷ و قاعده استنتاج |

## اثبات غیر مستقیم

در این روش از نتیجه به فرض می‌رسیم که درست است یا نه! برای مثال در زیر اگر نقیض  $Q$  نتیجه دهد نقیض  $P$  را پس حتماً  $P \rightarrow Q$  درست است.

$$P \rightarrow Q \equiv \sim Q \rightarrow \sim P$$

(مثال) ثابت کنید:

$$\text{if } n^2 \text{ فرد} \rightarrow n \text{ فرد}$$

پاسخ:

$$n \text{ زوج باشد} = 2k \rightarrow n^2 (2k^2) = 4k^2 = 2(2k^2) \rightarrow 2m$$

## اثبات به روش برهان خلف

بر پایه‌ی قاعده عکس استوار است. زمانی که بخواهیم به این روش نشان دهیم که عبارت  $Q$  به طور منطقی از  $P_n, \dots, P_2, P_1$  نتیجه می‌شود، برهان خلف به این صورت بیان می‌شود که فرض می‌کنیم نقیض  $Q$  به عنوان یک فرض اضافی به فرض‌های مسئله افزوده شده و همچنین فرض‌های  $P_n, \dots, P_2, P_1$  True هستند؛ اگر فرض‌های افزایش یافته به یک Contradiction یا تناقض دچار شوند، در این صورت دست کم یکی از فرض‌ها باید True یا False باشد و از آنجا که  $P_n, \dots, P_2, P_1$  True هستند آنگاه  $\sim Q$  False است؛ در نتیجه  $Q$  True است.

$$P \rightarrow Q, \sim Q \vdash \sim P, \quad P_1, P_2, \dots, P_n \rightarrow Q, \quad P_1, P_2, \dots, P_n, \sim Q \rightarrow F$$

$$\sim Q \text{ is False}, \quad Q \text{ is True}$$

(مثال) با استفاده از روش برهان خلف ثابت کنید عبارت زیر درست است؛

$$P \vee Q, \sim Q \vee R \vdash P \vee R$$

پاسخ: ابتدا جمله  $P \vee R$  را نقیض کرده و به فرض‌ها اضافه می‌کنیم که فرمول گزاره‌ای زیر حاصل می‌شود:

$$P \vee Q, \sim Q \vee R, \sim P \wedge \sim R$$

$$R \wedge \sim R = F$$

| شماره | گزاره                  | قانون مورد استفاده          |
|-------|------------------------|-----------------------------|
| 1     | $\sim P \wedge \sim R$ | فرض ۱                       |
| 2     | $\sim P$               | شماره ۱ و قاعده تخصیص       |
| 3     | $\sim R$               | شماره ۱ و قاعده تخصیص       |
| 4     | $P \vee Q$             | فرض ۲                       |
| 5     | $\sim P \rightarrow Q$ | هم ارزی ۴                   |
| 6     | $Q$                    | شماره ۲ و ۵ و قاعده استنتاج |
| 7     | $\sim Q \vee R$        | فرض ۳                       |
| 8     | $Q \rightarrow R$      | شماره ۷ و هم‌ارزی           |
| 9     | $R$                    | شماره ۶ و ۸ و قاعده استنتاج |

## گزاره‌ی معتبر

هر مقداری یا هر  $n$  مقداری که به جای متغیر قرار گیرد و گزاره ارضا گردد، گزاره‌ی معتبر است. به عبارتی دیگر در صورتی که یک  $n$  تایی موجود باشد که بتواند یک گزاره‌نمای  $n$  مکانی را تبدیل به یک گزاره درست نماید، گفته می‌شود که این  $n$  تایی گزاره‌نما را ارضا می‌کند. در صورتی که تمام  $n$  تایی‌های موجود موجب ارضای یک گزاره‌نما شوند، گزاره‌نمای مذکور را معتبر خواهیم گفت؛

## سور

سور جهانی  $\forall$  (هر) یعنی همه مقادیر  $a, b, c$  مسّور جهانی نام می‌گیرند. (تمامی مقادیر)

$$\forall a, b, c \rightarrow a+(b+c) = (a+b)+c$$

سور وجودی  $\exists$  (وجود دارد).  $b$  مسّور وجودی (حداقل وجود دارد)

مثال) آیا رابطه‌های روبرو باهم برابرند؟

$$\forall a \quad \exists b \quad S(a,b)$$

$$\exists b \quad \forall a \quad S(a,b)$$

پاسخ: در عبارت اول به ازای هر  $a$  مقداری برای  $b$  وجود دارد، به‌طوری که  $S(a,b)$  درست است. در حالی که تغییر دادن جای سورها باعث خواهد شد تا معنی جمله تغییر کند و به این شکل تغییر شود که مقداری برای  $b$  وجود دارد که با انتخاب آن گزاره‌نمای  $S$  صرف نظر از مقداری که برای  $a$  انتخاب می‌شود می‌تواند به یک گزاره درست تبدیل شود.

رابطه‌های زیر را تعبیر کنید:

$$\forall x \quad P(x) \quad , \quad \exists x \quad P(x)$$

## نقیض گزاره‌های سوردار

$$\exists x \quad \sim P(x) \equiv \sim [\forall x \quad P(x)]$$

$$\forall x \quad \sim P(x) \equiv \sim [\exists x \quad P(x)]$$

## استقرای ریاضی

$$P(n_0), \quad k \geq n_0 \quad [P(k) \rightarrow P(k+1)] \vdash \forall n (Pn)$$

۱- مبنای استقرا: به ازای مقدار اولیه برقرار است.  $P(n_0)$  یا  $P(1)$

۲- فرض استقرا: فرض کنید  $P(k)$  درست است.  $k \geq 1$  یا  $K \geq n_0$

۳- مرحله استقرا: از فرض  $P(k)$  صحیح است به  $P(k+1)$  صحیح است برسید.

مثال) نشان دهید مجموع اولین  $n$  عدد فرد برابر با  $n^2$  است؛

$$S(n) = \sum_{i=1}^n (2i - 1) = n^2$$

$$S(1) = \sum_{i=1}^1 (2i - 1) = 1 \quad \text{مبنای استقرا}$$

$$S(k) = \sum_{i=1}^k (2i - 1) = k^2 \quad \text{فرض استقرا}$$

$$S(k+1) = \sum_{i=1}^{k+1} (2i - 1) = \sum_{i=1}^k (2i - 1) + 2k + 1 = k^2 + 2k + 1 = (k+1)^2 \quad \text{مرحله استقرا}$$

$$(k+1) \rightarrow \sum_{i=1}^k 2(k+1) - 1 \rightarrow 2k + 2 - 1 = 2k + 1$$

مثال) بوسیله‌ی استقرای ریاضی نشان دهید که برای هر عدد صحیح مثبت  $n \geq 1$ ، عدد  $6^{n+2} + 7^{2n+1}$  بر 43 بخش پذیر است؛

$$6^{1+2} + 7^{2 \cdot 1 + 1} = 6^3 + 7^3 = 559 \xrightarrow{\text{تقسیم}} 43 * 13$$

$$k \rightarrow 6^{k+2} + 7^{2k+1} = 43m$$

$$\begin{aligned} k+1 \rightarrow 6^{k+3} + 7^{2k+3} &= 6(6^{k+2}) + 7^{2k+1}(7^2) = 6(6^{k+2} + 7^{2k+1}) + 43 * 7^{2k+1} \\ &= 6 * 43m + 43 * 7^{2k+1} = 43(n) \end{aligned}$$

$$7^2 \rightarrow 43 + 6$$

## نظریه‌ی مجموعه‌ها (روابط)

رابطه‌ی  $R$  بین دو مجموعه‌ی غیر تهی  $A, B$ ، زیر مجموعه‌ای از حاصلضرب درکارتی  $A \times B$  است؛ اگر  $R \subseteq A \times B$  و  $x, y \in R$  باشند می‌گوییم  $x R y$ ،  $(x \xrightarrow{R} y)$  از طریق رابطه‌ی  $R$  به  $y$  مرتبط است.  $(R \rightarrow x \in A, y \in B)$ . و در صورتی که  $x, y$  با هم مرتبط نباشند به شکل  $x \not R y$  یا  $(x \not\xrightarrow{R} y)$  نشان می‌دهیم.

اگر رابطه‌ی  $R$  فقط در یک مجموعه باشد مانند  $A$  می‌گوییم  $R$  رابطه‌ای در  $A$  است.

## ماتریس روابط

اگر مجموعه‌ی  $A = \{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n\}$  و  $B = \{b_1, b_2, b_3, \dots, b_m\}$  دو مجموعه‌ی متناهی به ترتیب با  $n$  عضو و  $m$  عضو باشند و  $R$  یک رابطه از  $A$  به  $B$  باشد می‌توان آنرا بصورت یک ماتریس  $n \times m$  مانند  $M_R[R_{ij}]$  نشان داد، که در آن هر گاه  $(a_i, b_j) \in R$  باشد، مقدار ۱ و در غیر اینصورت مقدار صفر لحاظ می‌شود. به ماتریسی که فقط مقادیر صفر و یک دارد ماتریس بولی گویند.

(مثال)  $A = \{a, b, c\}$  و  $B = \{1, 2, 3, 4\}$  ؛  $R = \{(a, 2), (b, 1), (b, 3), (b, 4), (c, 4)\}$

|   | 1 | 2 | 3 | 4 |
|---|---|---|---|---|
| a | 0 | 1 | 0 | 0 |
| b | 1 | 0 | 1 | 1 |
| c | 0 | 0 | 0 | 1 |

**تعریف:** اگر  $R$  یک رابطه از  $A$  به  $B$  باشد آنگاه مجموعه‌ی نسبی  $x$  نسبت به  $R$  که با  $R(x)$  نشان داده می‌شود به صورت زیر تعریف می‌گردد؛

$$R(x) = \{y \mid y \in B, x R y\}$$

به طریق مشابه اگر  $A_1$  زیر مجموعه‌ی  $A$  باشد در اینصورت  $R(A_1)$  مجموعه‌ی نسبی  $A_1$  نسبت به  $R$  به صورت زیر تعریف می‌شود؛

$$\text{if } A_1 \subseteq A \quad R(A_1) = \{y \mid y \in B, x R y \text{ برای } x \text{ متعلق به } A_1\}$$

\* دقت شود  $x$  در  $R(x)$  یک عضو است و  $A_1$  در  $R(A_1)$  یک مجموعه است!

مثال) اگر  $A=B=\{a,b,c,d\}$  و رابطه‌ی  $R=\{(a,a), (a,b), (b,c), (c,a), (d,c), (c,b)\}$  آنگاه؛

$$R(a)=\{a,b\}$$

نکته:  $(a,b) \neq (b,a)$

و اگر  $A_1$  که زیر مجموعه‌ای از  $A$  است ( $A_1 \subseteq A$ ) برابر با  $A_1=\{c,d\}$  باشد، خواهیم داشت؛

$$R(A_1)=\{a,b,c\}$$

**قضیه:** اگر  $R$  رابطه‌ای از  $A$  به  $B$  باشد و  $A_1$  و  $A_2$  زیر مجموعه‌ای از  $A$  باشند در این صورت روابط زیر برقرار است؛

$$\text{الف) اگر } A_1 \subseteq A_2 \text{ آنگاه: } R(A_1) \subseteq R(A_2)$$

$$\text{ب) } R(A_1 \cup A_2) = R(A_1) \cup R(A_2)$$

$$\text{ج) } R(A_1 \cap A_2) \subseteq R(A_1) \cap R(A_2)$$

تمرین) با مثال نشان دهید که  $R(A_1 \cap A_2) \subseteq R(A_1) \cap R(A_2)$  صحیح است و نمی تواند مساوی باشد:

$A_1$  و  $A_2$  زیر مجموعه  $A$

$$A=\{a,b,c,d\}$$

$$A_1=\{a,b\}$$

$$A_2=\{b,c\}$$

$$R=\{(a,a)(a,b)(b,c)(c,a)(d,c)(c,b)\}$$

$$F_1=A_1 \cap A_2 \rightarrow \{b\}$$

$$R(F_1)=\{c\}$$

$$R(A_1) \rightarrow \{a,b,c\} \quad R(A_2) \rightarrow \{a,b,c\}$$

$$\{a,b,c\} \cap \{a,b,c\} = \{a,b,c\}$$

$$\{c\} \subseteq \{a,b,c\} \quad \text{و} \quad \{c\} \neq \{a,b,c\}$$

تعداد روابط از A به B برابر است با تعداد زیر مجموعه‌های  $A*B$  ،  $2^{|A|*|B|}$

از آنجا که هر رابطه‌ای به صورت مجموعه تعریف می‌شود، می‌توان اعمال مجموعه‌ها را در روابط اعمال کرد.

$$x (R \cup S) y \rightarrow x R y \vee x S y \quad \text{اجتماع}$$

$$x (R \cap S) y \rightarrow x R y \wedge x S y \rightarrow (x,y) \in R \wedge (x,y) \in S \quad \text{اشتراک}$$

$$x (R - S) y \rightarrow x R y, x \notin S y \rightarrow (x,y) \in R \wedge (x,y) \notin S \quad \text{تفاضل}$$

$$x \bar{R} y \quad \text{یا} \quad x \sim R y \rightarrow x \notin R y \rightarrow (x,y) \notin R, (x,y) \in \bar{R} \quad \text{متمم}$$

$$x R^{-1} y \rightarrow y R x \quad \text{وارون}$$

مثال) در صورتی که مجموعه‌ی A و روابط R, S به صورت زیر باشند، کلیه اعمال روی مجموعه‌ها را بر روی رابطه‌ی R, S اعمال کنید؛

$$A=\{1,2,3\}$$

$$R=\{(1,1), (1,2), (1,3), (2,2), (3,1)\}$$

$$S=\{(1,2), (2,1), (1,1), (3,3)\}$$

$$R \cup S: \{(1,1), (1,2), (1,3), (2,2), (3,1), (2,1), (3,3)\}$$

$$R \cap S: \{(1,1), (1,2)\}$$

$$\bar{R}: \{(2,1), (2,3), (3,2), (3,3)\} \quad A*A=3*3 \rightarrow 9-5=4$$

$$R^{-1}: \{(1,1), (2,1), (3,1), (2,2), (1,3)\}$$



## خواص رابطه‌ها

۱- بازتابی (Reflexive):

$$\forall x \in A : (x,x) \in R \quad \text{or} \quad x R x$$

(مثال)

$A=\{1,2,3\}$        $R_1=\{(1,1), (2,2), (3,3), \dots\}$       دقت شود هر سه عضو باید در مجموعه باشند تا بازتابی صورت گیرد

۲- ضد بازتابی (Irreflexive):

$$\forall x \in A : (x,x) \notin R \quad \text{or} \quad x \not R x \quad \equiv \quad \nexists x \in A : x R x$$

(مثال)

$A=\{1,2,3\}$        $R_2=\{(1,2), (3,1), (2,3)\}$       \* رابطه روبرو نه بازتابی و نه ضد بازتابی است!  
 $\{(1,1), (3,3), (1,2), (3,1)\}$

۳- تقارنی (Symmetric):

$$\forall x,y \in A : x R y \rightarrow y R x$$

(مثال)

$A=\{1,2,3\}$        $R_3=\{(1,1), (2,1), (1,2)\}$

۴- پادتقارنی (ضد تقارن، AntiSymmetric):

$$\forall x,y \in A : x R y, y R x \rightarrow x=y$$

یعنی اگر هر دو وجود داشتند باهم برابر باشند

(مثال)

$A=\{1,2,3\}$        $R_4=\{(1,1), (3,1), (2,3)\}$

تعریف پادتقارن در مثال فوق یعنی اینکه اگر (1,2) باشد، (2,1) وجود نداشته باشد!

۵- تعدی (ترایابی، Transitive):

$$\forall x,y,z \in A : x R y, y R z \rightarrow x R z$$

(مثال)

$A=\{1,2,3\}$        $R_5=\{(1,2), (2,1), (1,1), (2,2)\}$

\* در مثال فوق حتماً باید (1,1) و (2,2) باهم وجود داشته باشند چرا که دو مورد اول را می توان از چپ به راست و از راست به چپ خواند!

مثال) برای مجموعه‌ی روبرو روابط زیر را بنویسید؛  $A=\{1,2,3\}$

الف) فقط دارای رابطه بازتابی باشد؛

$$\{(1,1), (2,2), (3,3), (1,2), (2,1), (3,2)\}$$

ب) فقط دارای خاصیت تقارنی باشد؛

$$\{(1,2), (2,1), (3,3)\}$$

ج) دارای خاصیت متقارن و متعدی باشد؛

$$\{(1,2), (2,1), (1,1), (2,2)\}$$

د) دارای خاصیت پادمتقارن و متعدی باشد؛

$$\{(3,1), (3,3)\}$$

ه) دارای خاصیت متقارن، پادمتقارن و بازتاب باشد ولی متعدی نباشد؛

چنین مجموعه‌ای وجود ندارد، چرا که هر رابطه‌ای که متقارن و پادمتقارن و بازتاب باشد، حتماً متعدی است!

$$\Delta = \{(1,1), (2,2), (3,3)\} \leftarrow \text{رابطه تساوی}$$

\* رابطه‌ای بازتابی است که به ازای هر عضو مجموعه‌ی مورد نظر تمامی زوج‌های مرتب  $x$  و  $x$  را شامل شود.

\* رابطه‌ای ضدبازتابی است که هیچ زوج مرتب  $x, x$  در رابطه وجود نداشته باشد.

\* رابطه‌ای دارای خاصیت تقارن است که اگر  $x, y$  در رابطه وجود دارد  $y, x$  نیز در رابطه وجود داشته باشد.

\* خاصیت پادتقارن، رابطه‌ای که در صورت وجود زوج مرتب  $x, y$ ، زوج مرتب  $y, x$  در آن وجود نداشته باشد.

\* رابطه‌ای که در صورت وجود زوج مرتب  $x, y$  و زوج مرتب  $y, z$ ، زوج مرتب  $x, z$  وجود داشته باشد.

نکته ۱: رابطه‌ای دارای خاصیت بازتابی، تقارنی و پادتقارنی باشد، قطعاً دارای خاصیت متعدی خواهد بود.

نکته ۲: رابطه‌ای بازتاب است اگر و اگر  $\Delta$  (تساوی) زیر مجموعه  $R$  باشد.  $\Delta \subseteq R$

نکته ۳: یک رابطه متقارن است در صورتی که  $R=R^{-1}$

نکته ۴: یک رابطه دارای خاصیت تعدی است اگر و فقط اگر  $R^2 \subseteq R$

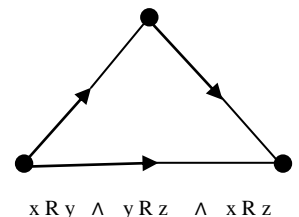
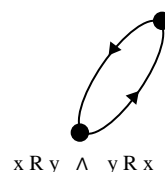
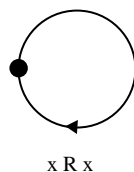
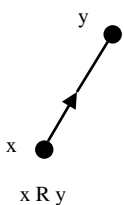
نکته ۵: یک رابطه دارای خاصیت پادتقارن است اگر و فقط اگر  $R \cap R^{-1} \subseteq \Delta$

## ماتریس روابط و خواص رابطه‌ها

- ۱- بازتابی: در صورتی که عناصر قطر اصلی همگی یک باشند (در ماتریس) رابطه دارای خاصیت بازتابی است.
- ۲- ضدبازتابی: در صورتی که عناصر قطر اصلی همگی صفر باشند، رابطه دارای خاصیت ضدبازتابی است.
- ۳- تقارنی: در صورتی که  $M=M^t$ ، (ماتریس برابر با ترانهاد آن باشد)، رابطه دارای خاصیت تقارنی است.
- ۴- ضدتقارنی: در صورتی که به ازای وجود زوج مرتب  $x, y$ ، زوج مرتب  $y, x$  وجود نداشته باشد، رابطه دارای خاصیت ضدتقارنی است.
- ۵- تعدی: در صورتی که  $M_{R^2} \leq M_R$  باشد (یعنی ضرب ماتریس در خودش کوچکتر از خود ماتریس باشد) رابطه دارای خاصیت تعدی است.

یادآوری: برای ضرب دو ماتریس خانه اول در ستون اول ضرب شده و مقادیر باهم جمع می‌گردد و در خانه اول نتیجه قرار می‌گیرد و به همین ترتیب ادامه پیدا می‌کند!

\* در صورتی که رابطه‌ای دارای سه خاصیت بازتابی، تقارنی و تعدی باشد، این رابطه را یک رابطه‌ی هم‌ارزی گوئیم.  
 $A=\{1,2,3\}$   $R=\{(1,1), (2,2), (3,3)\}$



## رابطه‌ی هم‌نهشتی

$$a \equiv^n b \rightarrow \left\lfloor \frac{n}{(a-b)} \right\rfloor$$

جمله فوق  $a$  هم‌نهشت است با  $b$  به پیمانه‌ی  $n$  یا  $a-b$  بخش پذیر است بر  $n$  را بیان می کند!

آیا رابطه‌ی فوق هم ارزی است یا خیر؟

برای اینکار بازتابی، تقارن و تعدی را بررسی می کنیم؛

$$a \equiv^2 b \rightarrow \left\lfloor \frac{2}{(a-b)} \right\rfloor \rightarrow (a-b) = 2k$$

بررسی بازتاب:

$$a \equiv^2 a \quad a - a = 0 = 2 \cdot 0$$

بررسی تقارن:

$$a \equiv^2 b \quad (a-b)=2k \rightarrow *(-1) \rightarrow b-a = 2(-k) \rightarrow b \equiv^2 a$$

بررسی تعدی:

$$a \equiv^2 b, \quad b \equiv^2 c \rightarrow (a-b)=2k, \quad b-c=2k' \quad \text{جگری+نارنجی}$$

$$\rightarrow a-c=2(k+k') \quad a \equiv^2 c$$

مثال) ثابت کنید روابط زیر هم‌ارزی هستند؛

$$A) (a,b) R (c,d) \leftrightarrow a+d = b+c$$

برای اینکار سه حالت بازتابی، تقارن و تعدی را بررسی می‌کنیم، اگر سه حالت خروجی درست ارائه کردند رابطه هم‌ارزی است.

$$\text{بازتابی} = (a,b) R (a,b) \rightarrow a+b = b+a \quad \checkmark$$

$$\text{تقارنی} = (a,b) R (c,d) \rightarrow (c,d) R (a,b) \rightarrow a+d = b+c, \quad c+b = d+a \quad \checkmark$$

$$\begin{aligned} \text{تعدی} = (a,b) R (c,d) &\rightarrow a+d = b+c \rightarrow a+\underline{d}+\underline{c}+f = b+\underline{c}+\underline{d}+e \rightarrow a+f = b+e \rightarrow (a,b) R (e,f) \quad \checkmark \\ (c,d) R (e,f) &\rightarrow c+f = d+e \end{aligned}$$

$$B) (a,b) S (c,d) \leftrightarrow a+b = c+d$$

$$\text{بازتابی} = (a,b) S (a,b) \rightarrow a+b = a+b \quad \checkmark$$

$$\text{تقارنی} = (a,b) S (c,d) \rightarrow (c,d) S (a,b) \rightarrow a+b = c+d, \quad c+d = a+b \quad \checkmark$$

$$\begin{aligned} \text{تعدی} = (a,b) S (c,d) &\rightarrow a+b = c+d \rightarrow a+\underline{b} = e+f \rightarrow (a,b) S (e,f) \quad \checkmark \\ (c,d) S (e,f) &\rightarrow c+d = e+f \end{aligned}$$

## افراز

$$A_1 \cup A_2 \cup A_3 \cup \dots \cup A_n = A \quad -1$$

$$\forall i,j \quad A_i \cap A_j = \emptyset \quad -2$$

$$\nexists A_i \mid A_i = \emptyset \quad -3$$

هیچ زیر مجموعه‌ی تهی نداشته باشد

\*  $A_1, A_2, A_3, \dots, A_n$  را یک افراز (Partition) از مجموعه‌ی  $A$  گویند.

مثال) برای مجموعه A همه افرازها را بنویسید؛

$$A = \{1, 2, 3\}$$

بزرگترین افراز  $1) \{ \{1\}, \{2\}, \{3\} \}$

$2) \{ \{1, 2\}, \{3\} \}$

$3) \{ \{2, 3\}, \{1\} \}$

$4) \{ \{1, 3\}, \{2\} \}$

کوچکترین افراز  $5) \{ \{1, 2, 3\} \}$

\* به هر زیر مجموعه یک کلاس یا بلوک گویند.

\* برای هر افراز می توان رابطه ای نوشت که هم ارز می باشند مانند R، که این رابطه به صورت زیر تعریف می شود:

$a R b$  اگر و تنها اگر a, b عضو یک کلاس باشند.

مثال رابطه ای زیر برای افرازهای ۲ و ۵

$$R_2 = \{ (1,2) (2,1) (1,1) (2,2) (3,3) \}, \quad R_5 = \{ (1,2) (1,1) (1,3) (3,2) (2,1) (2,3) (3,3) (3,1) (3,2) \}$$

\* تعداد روابط هم ارزی در مجموعه ای مانند A برابر است با تعداد افرازهای آن مجموعه

اگر A و B دو زیر مجموعه ی غیر تهی از مجموعه ای مانند x باشند که اشتراک آنها غیر تهی باشد، آنگاه در صورتی که مجموعه های  $I_0$  تا  $I_3$  را به صورت زیر تعریف کنیم، این ۴ مجموعه یک افراز برای مجموعه ی x خواهد بود.

$$I_0 = A \cap B$$

$$I_1 = \bar{A} \cap B$$

$$I_2 = \bar{B} \cap A$$

$$I_3 = \bar{A} \cap \bar{B}$$

افراز  $\{ I_0, I_1, I_2, I_3 \}$

\* به هر کدام از  $I_0$  تا  $I_3$  اشتراک متممها یا مینترها گویند.

## کلاس هم ارزی

$$[a]_R = [a] = \{ x \mid x R a \} \quad (x, a) \in R$$

$$R = \{ (1,2) (1,1) (1,3) (3,2) (2,1) (2,3) (3,3) (3,1) (3,2) \}$$

مثال) رابطه ی زیر را در نظر بگیرید؛  $a=1$  را بدست بیاورید

$$R = \{ (1,2) (1,1) (1,3) (3,2) (2,1) (2,3) (3,3) (3,1) (3,2) \}$$

$$[1] = \{ x \mid (x, 1) \in R \}$$

$$[1] = \{ 1, 2, 3 \}$$

\* به طور کلی هر رابطه هم ارزی بر روی یک مجموعه افرازهایی منحصر بفرد از آن مجموعه را بوجود می آورد.

$$a \equiv^4 b$$

اثبات  $Z$  (اعداد صحیح) با هم‌نهشتی ۴

$$[0] = \{ x \mid x = 4k \} = \{ \dots, -8, -4, 0, 4, 8, \dots \}$$

$$[1] = \{ x \mid x = 4k+1 \} = \{ \dots, -7, -3, 1, 5, 9, \dots \}$$

$$[2] = \{ x \mid x = 4k+2 \} = \{ \dots, -6, -2, 2, 6, 10, \dots \}$$

$$[3] = \{ x \mid x = 4k+3 \} = \{ \dots, -5, -1, 3, 7, \dots \}$$

\* اگر  $R$  رابطه‌ی هم‌نهشتی به پیمانه‌ی ۴ باشد که بر روی مجموعه‌ی اعداد صحیح تعریف شده، این رابطه یک رابطه‌ی هم‌ارزی است و  $Z$  را به ۴ کلاس هم‌ارزی افراز می‌کند که این ۴ کلاس 0, 1, 2, 3 هستند.

مثال (۱) کلاس هم‌ارزی برای  $a+d = b+c \iff (a,b) R (c,d)$  را بنویسید؛

$$[(a,b)] = \{ (x,y) \mid (x,y) R (a,b) \}$$

$$x+b = y+a$$

$$\text{if } a=b=0 \rightarrow x=y$$

$$\text{if } a=1, b=2 \rightarrow y=x+1$$

$$* y = x+b-1 \quad \text{معادله خط (شیب خط } x)$$

\* این کلاس هم‌ارزی صفحه‌ی مختصات را به خطوط موازی با شیب (۱) افراز می‌کند.

مثال (۲) کلاس هم‌ارزی برای  $a+b = c+d \iff (a,b) S (c,d)$  را بنویسید؛

$$[(a,b)] = \{ (x,y) \mid (x,y) S (a,b) \}$$

$$x+y = a+b$$

$$* y = a+b-x \quad \text{معادله خط (شیب خط } -x)$$

\* این کلاس هم‌ارزی صفحه‌ی مختصات را به خطوط موازی با شیب (-۱) افراز می‌کند.

## بستارها

**بستار بازتاب:** برای رابطه‌ی  $R$  بر روی مجموعه‌ی  $A$ ، کوچکترین مجموعه که شامل رابطه‌ی  $R$  باشد و بازتاب باشد را بستار بازتاب  $R$  گویند؛

$$\begin{aligned} \text{مثال)} \quad A &= \{1,2,3,4\} & R &= \{(1,1) (2,3) (3,2) (1,4)\} \\ & & & \{(1,1) (2,3) (3,2) (1,4) (2,2) (3,3) (4,4)\} \end{aligned}$$

**بستار متقارن:** برای رابطه‌ی  $R$  بر روی مجموعه‌ی  $A$ ، کوچکترین مجموعه که شامل رابطه‌ی  $R$  باشد و متقارن باشد را بستار متقارن  $R$  گویند؛

$$\begin{aligned} \text{مثال)} \quad A &= \{1,2,3,4\} & R &= \{(1,1) (2,3) (3,2) (1,4)\} \\ & & & \{(1,1) (2,3) (3,2) (1,4) (4,1)\} \end{aligned}$$

**بستار متعدی:** برای رابطه‌ی  $R$  بر روی مجموعه‌ی  $A$ ، کوچکترین مجموعه که شامل رابطه‌ی  $R$  باشد و متعدی باشد را بستار متعدی  $R$  گویند؛

$$\begin{aligned} \text{مثال)} \quad A &= \{1,2,3,4\} & R &= \{(1,1) (2,3) (3,2) (1,4)\} \\ & & & \{(1,1) (2,3) (3,2) (1,4) (2,2)\} \end{aligned}$$

## روابط و گرافها

هر رابطه‌ای مانند  $S$  که بر روی مجموعه‌ای مانند  $A$  تعریف شود را می‌توان با استفاده از یک گراف نمایش داد، می‌توان خواص رابطه‌ها را از روی گراف یک رابطه تشخیص داد.

(الف) خاصیت بازتابی: گراف رابطه‌ی بازتابی دارای یک حلقه یا سیکل برای هر یک از رؤس می باشد.

(ب) خاصیت ضدبازتابی: گرافی ضدبازتابی است که هیچ رأسی دارای حلقه یا سیکل نباشد.

(ج) تقارنی: اگر از  $A$  به  $B$  یال وجود دارد، از  $B$  به  $A$  نیز وجود داشته باشد.

(د) پادتقارنی: در گراف نباید هیچ یالی به صورت دو طرفه باشد.

(هـ) تعدی: در صورتی که بین دو رأس مثل  $a$  و  $c$  مسیری به طول دو وجود دارد، باید بین آنها مسیری به طول یک وجود داشته باشد.



مثال) بر روی مجموعه ی  $A = \{1, 2, 3, 4\}$  است، مشخص کنید؛

الف) چند رابطه وجود دارد؟

\* به ازای  $n$  عضو،  $n^2$  زوج مرتب دارد.  $(4^2)$

\* و در هر رابطه آن زوج می تواند وجود داشته یا وجود نداشته باشد که در این صورت دو حالت بوجود می آید،

پس؛  $2^{4^2}$  رابطه وجود دارد!

ب) چند رابطه ی بازتابی وجود دارد؟

\* رابطه بازتابی بر اساس ماتریس ها یعنی قطر اصلی ماتریس

و از آنجا که قطر اصلی اکنون ۴ عضو دارد و سایر خانه ها دو طرف نیز در نظر گرفته می شود

پس؛  $4 \times 4 = 16$  (کل خانه ها) و ۴ عضو قطر اصلی که ثابت است از آن کم می شود؛

$16 - 4 = 12$  و هر خانه دو حالت خواهد داشت؛

رابطه بازتابی:  $2^{12}$  خواهد بود.

شکل کلی فرمول برای بدست آوردن رابطه بازگشتی:  $2^{n^2-n}$

|   |   |   |   |   |
|---|---|---|---|---|
|   | 1 | 2 | 3 | 4 |
| 1 | 1 |   |   |   |
| 2 |   | 1 |   |   |
| 3 |   |   | 1 |   |
| 4 |   |   |   | 1 |

ج) چند رابطه ی متقارن وجود دارد؟

شکل کلی فرمول برای بدست آوردن رابطه ی متقارن:  $2^n \times 2^{\frac{n^2-n}{2}}$

\* ابتدا قطر اصلی را جدا می نویسیم ( $2^4$ ) سپس یک نیمه از ماتریس را محاسبه می کنیم چرا که نیمه ی دوم بر اساس نیمه ی اول خواهد بود که

۴ خانه ثابت قطر اصلی را از کل خانه ها کم و تقسیم بر دو می کنیم:  $2^{\frac{16-4}{2}}$

پس در نهایت:  $2^4 \times 2^6 = 2^{10}$

|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 1 |   |   |   |
|   | 1 |   |   |
|   |   | 1 |   |
|   |   |   | 1 |

د) چند رابطه ی پادمتقارن وجود دارد؟

شکل کلی فرمول برای بدست آوردن رابطه ی پادمتقارن:  $2^n \times 3^{\frac{n^2-n}{2}}$

\* ابتدا قطر اصلی را جدا کرده ( $2^4$ )، در حالت پاد متقارن یا یک خانه از یک نیمه از ماتریس صفر و نیمه ی دیگر یک و یا بالعکس و یا دو طرف

صفر خواهد بود پس سه حالت بوجود می آید که عدد پایه ۳ خواهد شد.

در نتیجه:  $2^4 \times 3^6$

|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 1 | 1 |   |   |
| 0 | 1 | 0 |   |
|   | 1 | 1 | 1 |
|   |   | 1 | 1 |

ه) چند رابطه وجود دارد که هم دارای خاصیت بازتابی و هم متقارن وجود دارد؟

شکل کلی فرمول:  $2^{\frac{n^2-n}{2}}$

پس در نتیجه:  $2^6$

\*  $2^4$  ( قطر اصلی) حذف می شود چرا که در این حالت حتماً فقط (۱) است و حالت دیگری ندارد!

و) چند رابطه وجود دارد که هم دارای خاصیت بازتابی و پادمتقارن وجود دارد؟

شکل کلی فرمول:  $3^{\frac{n^2-n}{2}}$

پس در نتیجه:  $3^6$

\*  $2^4$  ( قطر اصلی) حذف می شود چرا که در این حالت حتماً فقط (۱) است و حالت دیگری ندارد!

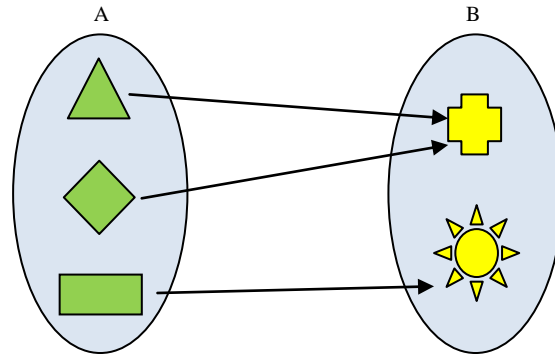
ز) چند رابطه وجود دارد که هم دارای خاصیت متقارن و هم پادمتقارن باشد؟

\* خاصیت متقارن و پادمتقارن یعنی به غیر از قطر اصلی سایر خانه های ماتریس صفر باشند و تک حالت هستند!

پس در نهایت:  $2^4$

## تابع

$f: A \rightarrow B$  وقتی  $f$  تابع است که عضو مجموعه اول فقط یک بار استفاده شده باشد.



$A = \{1, 2, 3, 4\}$  دامنه

$B = \{a, b, c, d\}$  برد

$f\{(1,a) (2,c) (4,d) (3,b)\}$  تابع است

$f\{(1,a) (2,c) (2,d)\}$  تابع نیست

\*  $f(a)$ : تصویر  $a$  تحت تابع  $f$

## ترکیب توابع

$f: A \rightarrow B$

$g: B \rightarrow C$

$g \circ f(x) = g(f(x)) : A \rightarrow C$

باید یکی باشند که نیستند  $A, C \rightarrow$  وجود ندارد چرا که

$f \circ g(x) = f(g(x))$

مثال) توابع روبرو را ترکیب کنید؛

$$f(a) = 1 + 2a$$

$$g(b) = 2b$$

$$g \circ f(x) = g(f(x))$$

$$= g(1 + 2a) = 2(1 + 2a) = 2 + 4a$$

- \* **تابع همانی:** تابعی که خودش را نتیجه دهد تابع همانی گفته می شود؛ مانند:  $A=\{1,2,3\} \rightarrow \{(1,1) (2,2) (3,3)\}$
- \* **تابع همه جا تعریف شده:** تابع  $f$  را همه جا تعریف شده گویند، اگر دامنه ی  $f$  برابر با تمامی اعضای مجموعه ی  $A$  باشد. (xها یا عضوهای اول).
- \* **تابع پوشا:** تابعی است که برد آن برابر با مجموعه ی  $B$  باشد؛ ( به عبارت دیگر تمام عضوهای دوم در مجموعه ی  $B$  باشند یا yها).
- \* **تابع یک به یک:** تابع  $f$  را یک به یک گویند، در صورتی که  $f(a)=f(b)$  آنگاه  $(a=b)$  - به این معنا که عضو دوم زوج های مرتب نباید تکراری باشد.

مثال) دو مجموعه روبرو را در نظر بگیرید:  $A=\{1,2,3\}$  ,  $B=\{a,b,c\}$   
 $F: \{(1,a) (2,b) (3,c)\}$   
 \*\*تابع فوق هر سه حالت همه جا تعریف شده، پوشا، و یک به یک است.

- ← وارون یک تابع  $(f^{-1})$ : تابع  $f$  از  $A$  به  $B$  را وارون پذیر گویند، هرگاه  $f^{-1}$  نیز یک تابع باشد.
- ←  $f^{-1}$  یک تابع است، اگر و تنها اگر  $f$  یک تابع یک به یک باشد.
- ←  $f^{-1}$  پوشا است، اگر و تنها اگر  $f$  همه جا تعریف شده باشد.
- ← تابع  $f: A \rightarrow B$  را یک تناظر یک به یک از مجموعه ی  $A$  به  $B$  گویند، اگر و تنها اگر دارای هر سه خاصیت پوشا، یک به یک و همه جا تعریف شده باشد.

← اگر  $f: A \rightarrow B$  ,  $g: B \rightarrow A$

$\text{gof} = I_A$  ← تابع همانی  $A$

$\text{fog} = I_B$  ← تابع همانی  $B$

- ← اگر تابع  $f: A \rightarrow B$  وارون پذیر باشد و  $g: B \rightarrow A$  نیز وارون پذیر بوده و خواهیم داشت:  
 $(\text{gof})^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$

مثال) آیا رابطه ی زیر هم ارزی است یا خیر؟! و کلاس هم ارزی آنرا بنویسید؛

$$(a,b) S (c,d) \leftrightarrow a^2 + b = c^2 + d$$

بررسی بازتابی:

$$(a,b) S (a,b) \rightarrow a^2 + b = a^2 + b$$

بررسی تقارنی:

$$(a,b) S (c,d) \text{ , } (c,d) S (a,b) \rightarrow ?$$

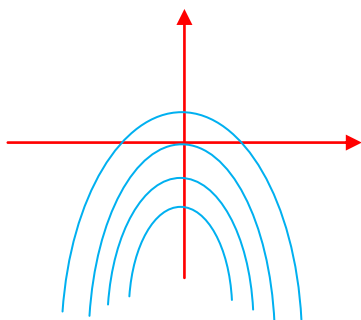
$$a^2 + b = c^2 + d \rightarrow c^2 + d = a^2 + b$$

بررسی تعدی:

$$\begin{aligned} (a,b) S (c,d) & \quad (c,d) S (e,f) \\ a^2 + b = c^2 + d & \quad \rightarrow \quad c^2 + d = e^2 + f \quad \rightarrow \quad a^2 + b = e^2 + f \rightarrow (a,b) S (e,f) \end{aligned}$$

کلاس هم‌ارزی:

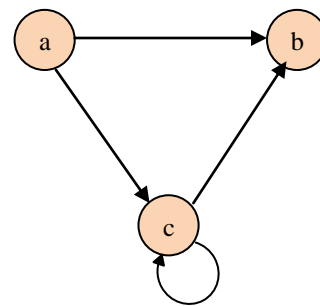
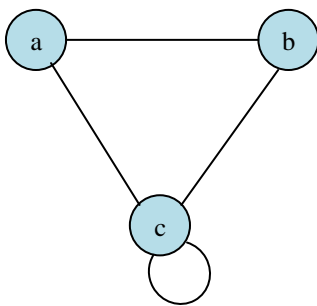
$$[ (a,b) ] = \{ (x,y) \mid (x,y) S (a,b) \} \quad x^2 + y = a^2 + b \quad \rightarrow \quad y = -x^2 + a^2 + b \quad \text{منحنی}$$



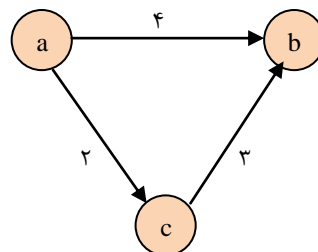
## گراف

مجموعه‌ای از رؤس و یال‌ها، هم می‌تواند جهت‌دار . هم بدون جهت باشند:  $G(N, E)$  یا  $G(V, E)$  و  $E \in V \times V$  است.  $V$  یا  $N$ : رؤس گراف و  $E$ : یال‌های گراف را مشخص می‌کنند.

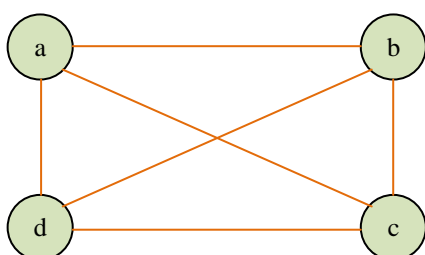
$V = \{a, b, c\}$  ,  $E = \{ (a, b) (a, c) (c, b) (c, c) \}$



\* اگر یال‌های گراف جهتی نداشته باشند، گراف بدون جهت و اگر یال‌های گراف دارای جهت باشند گراف جهت‌دار است.  
\* گراف وزن دار، گرافی است که روی هر یال آن عدد یا علامتی باشد که نشان دهنده‌ی وزن آن یال است. مانند نمایش کل کشور با گراف و مشخص کردن فاصله بین شهرها توسط وزن‌های مشخص شده روی یال‌های گراف!



\* گرافی که فقط Node (رأس) دارد و یال نداشته باشد، تهی است. اگر  $n$  رأس باشد  $K'_n$   
\* گراف کامل، گرافی است که بدون در نظر گرفتن جهت، بین هر دو گره یک یال وجود داشته باشد.  
اگر  $n$  رأس باشد  $K^n$



در گراف کامل یال‌ها به صورت زیر محاسبه می‌شوند؛

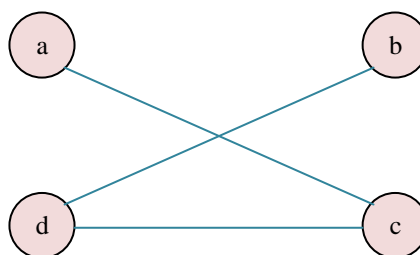
$$\frac{n(n-1)}{2} \quad \text{یا} \quad \binom{n}{2}$$

\* گراف مکمل یک گراف: برای یافتن گراف مکمل گراف  $G$ ، یال‌های  $G$  را حذف کرده و یال‌هایی که در گراف کامل هستند را

رسم می‌کنیم؛



گراف  $G$



مکمل گراف  $G$

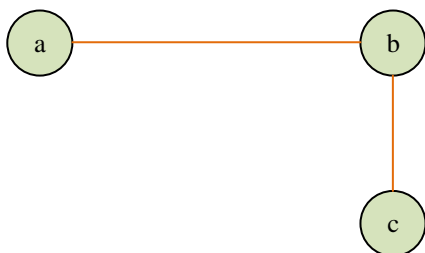
\* درجه‌ی گره در یک گراف بدون جهت، تعداد یال‌هایی است که از آن گره می‌گذرد، در حالی که در یک گراف جهت دار؛ درجه‌ی ورودی یک رأس تعداد یال‌هایی است که به آن وارد می‌شوند و آنرا به شکل  $\deg^-(V)$  نشان می‌دهند. و درجه‌ی خروجی یک رأس تعداد یال‌هایی است که از خارج می‌شوند و به شکل  $\deg^+(V)$  نشان می‌دهند.

\* مجموع درجات رؤس یک گراف بدون جهت دو برابر تعداد یال‌ها در آن گراف است؛

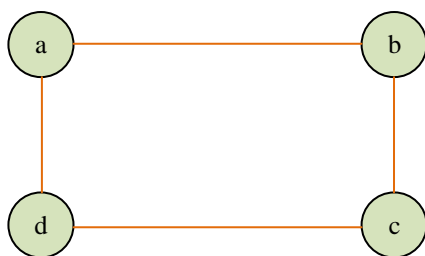
$$\frac{\sum \deg(V)}{2} = E \quad \text{تعداد یال‌ها}$$

\* تعداد رؤس درجه فرد یک گراف همواره زوج است.

\* مسیر در یک گراف یعنی اینکه از هر رأس به رأس دیگر راه وجود داشته باشد.



\* مدار در یک گراف به این معنی است که از هر رأس آغاز نماییم پس از طی مسیری به خود آن رأس برگردیم.



\* گراف همبند بدون جهت، گرافی است که بین هر دو رأس مسیری وجود داشته باشد.

\* گراف همبند جهت دار، گرافی است که با حذف جهت‌ها یک گراف همبند بدون جهت باشد.

\* گراف قویاً همبند، گرافی است که به ازای هر دو رأس دلخواه  $a$  و  $b$  هم مسیر از  $a$  به  $b$  وجود داشته باشد و هم مسیری از  $b$  به  $a$  وجود داشته باشد.

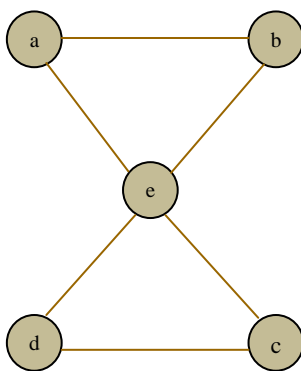
\* مسیر همیلتنی: مسیری است که از هر گره‌ی گراف، فقط و فقط یک‌بار عبور کند.

\* دور همیلتنی: مداری است که از هر رأس یک و فقط یک‌بار عبور کند و به خود باز گردد.

\* مسیر اولری: مسیری است که از هر یال، یک و فقط یک‌بار عبور کند.

\* مدار اولری: مداری است که از هر یال، یک و فقط یک‌بار عبور کند و به خود برگردد.

مثال) در گراف‌های زیر مشخص کنید که آیا مسیر همیلتنی، مدار همیلتنی، مسیر اولری و مدار اولری وجود دارد یا خیر؟!

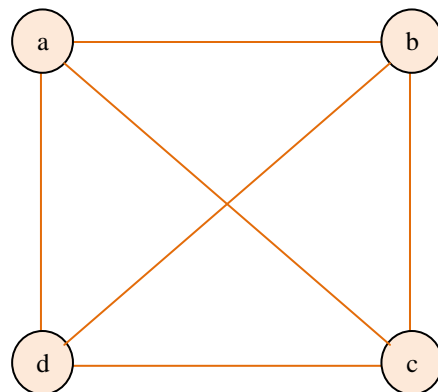


مسیر همیلتنی دارد  $\leftarrow a b e c d$

مدار همیلتنی ندارد

مدار اولری دارد  $\leftarrow (a,b) (b,e) (e,c) (c,d) (d,e) (e,a)$

چون مدار اولری دارد پس مسیر اولری هم دارد.

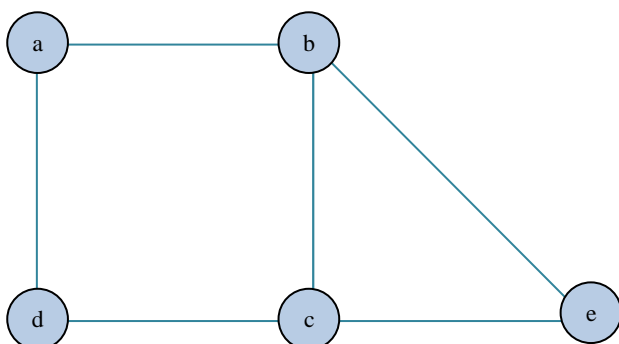


مسیر همیلتنی دارد

مدار همیلتنی دارد

مدار اولری ندارد  $\leftarrow (a,b) (b,c) (c,a) (a,b)$

مسیر اولری ندارد.



مسیر همیلتنی دارد  $\leftarrow a b e c d$

مدار همیلتنی دارد

مسیر اولری دارد

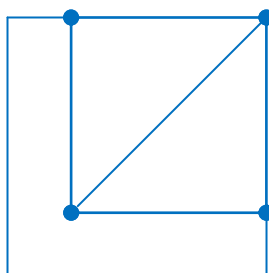
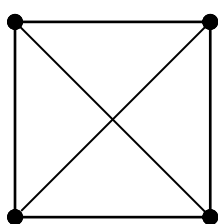
مدار اولری ندارد



## گراف مسطح (Flat)

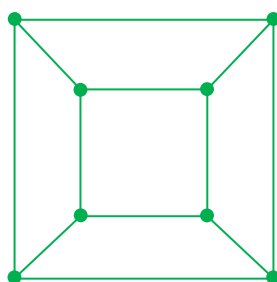
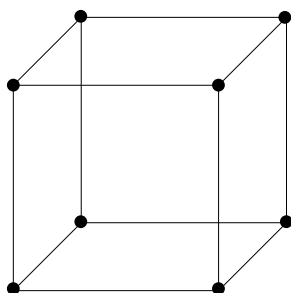
گراف  $G$  را مسطح گویند، اگر  $G$  را در یک صفحه بتوانیم به گونه ای رسم کنیم که یال‌های آن یکدیگر را قطع نکنند!

مثال) کدامیک از گراف‌های زیر مسطح است؟



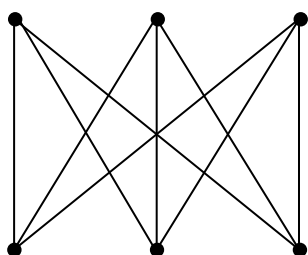
مسطح است!

تعداد نواحی گراف مسطح  $r = 6 - 4 + 2 = 4$

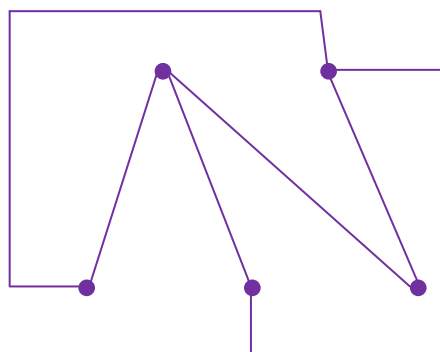
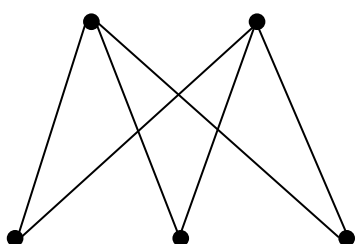


مسطح است!

تعداد نواحی گراف مسطح  $r = 12 - 8 + 2 = 6$



مسطح نیست!



مسطح است!

تعداد نواحی گراف مسطح  $r = 6 - 5 + 2 = 3$

\* با استفاده از گراف مسطح می‌توان فضای صفحه را به نواحی مجزا تقسیم کرد که آنرا با حرف  $r$  نشان می‌دهند و تعداد این نواحی برابر است با:  $R=E-V+2$

\* در صورتی که تعداد یال‌ها بزرگتر از  $3V-6$  باشد، در این صورت گراف قطعاً غیر مسطح است!

گرافی غیر مسطح است که:  $E > 3V-6$

گراف مسطح است که:  $E \leq 3V-6$

مثال) آیا گراف کامل  $K_5$  را می‌توان مسطح رسم کرد؟

پاسخ:

فرمول یال‌ها در گراف کامل:  $\frac{n(n-1)}{2}$  پس تعداد یال‌ها در این گراف:  $E = \frac{5(5-1)}{2} = 10$

بررسی مسطح بودن:  $E \leq 3V-6$  پس  $10 \leq (3 \cdot 5) - 6$  (برقرار نیست)

به عبارتی دیگر  $10 \leq 9$  نیست، پس گراف مسطح نیست!

## رنگ آمیزی گراف

رنگ آمیزی گراف  $G$  به این مفهوم است که به رؤس گراف رنگ‌هایی نسبت دهیم به نحوی که هیچ دو رأس مجاوری هم رنگ نباشند.

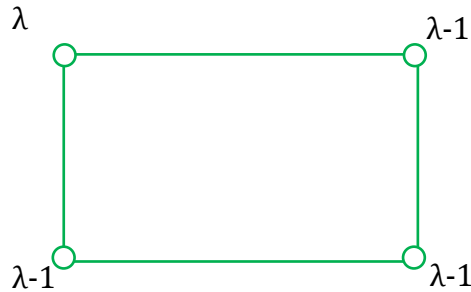
**عدد کروماتیک:** این عدد که با  $\lambda_{\min}$  یا  $\lambda_n$  نشان داده می‌شود، حداقل تعداد رنگ‌هایی است که می‌توان با استفاده از آن یک گراف را رنگ آمیزی کرد و به عنوان عدد فامی یا عدد رنگی از آن یاد می‌شود.

**چند جمله‌ای کروماتیک:** چند جمله‌ای کروماتیک گراف  $G$  به صورت  $P(G, \lambda)$  نمایش داد می‌شود و تعداد رنگ آمیزی‌های

متمايز  $G$  را با توجه به تعداد رنگ  $\lambda$  مشخص می‌کنند. به این چند جمله‌ای، چند جمله‌ای رنگی نیز گفته می‌شود.

به عبارتی دیگر تعداد رنگ آمیزی‌های متفاوتی که می‌توان با استفاده از حداقل رنگ بدست آمده برای گراف استفاده کرد را چند جمله‌ای کروماتیک گویند.

(مثال) با فرض آنکه حداقل رنگ مورد نیاز  $\lambda$  است، گراف های زیر را به چند صورت می توان رنگ کرد؟



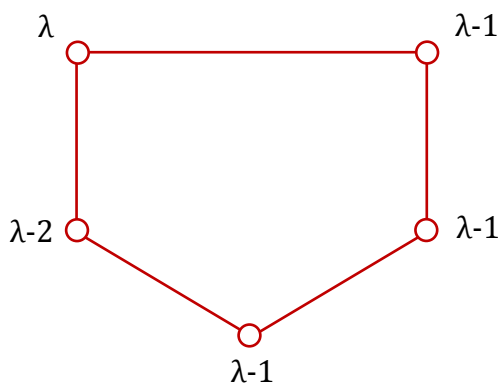
رأس اول را می توان با یکی از تمامی رنگهای موجود رنگ کرد پس می توانیم از  $\lambda$  رنگ یکی را انتخاب کنیم.

رأس دوم با توجه به اینکه در مجاورت رأس اول قرار دارد پس با یک رنگ کمتر می تواند رنگ شود پس  $\lambda-1$  رنگ قابل انتخاب است.

رأس سوم با توجه به اینکه در مجاورت رأس دوم است اما در مجاورت رأس اول نیست و طبق تعریف رنگ آمیزی گراف، این رأس نیز  $\lambda-1$  رنگ را می تواند انتخاب کند.

رأس چهارم در مجاورت رأس سوم و اول است اما در مجاورت رأس دوم نیست و رأس سوم و اول به دلیل عدم مجاورت ممکن است رنگ مشابه داشته باشند پس کماکان فقط یک رنگ از کل رنگها قابل انتخاب نیست و این رأس نیز  $\lambda-1$  رنگ می تواند حق انتخاب داشته باشد.

پس در نهایت فرمول کلی برای شکل روبرو جهت تعداد حالت های متفاوت رنگ آمیزی به صورت:  $\lambda(\lambda-1)^3$  است.



رأس اول را می توان با یکی از تمامی رنگهای موجود رنگ کرد پس می توانیم از  $\lambda$  رنگ یکی را انتخاب کنیم.

رأس دوم با توجه به اینکه در مجاورت رأس اول قرار دارد پس با یک رنگ کمتر می تواند رنگ شود پس  $\lambda-1$  رنگ قابل انتخاب است.

رأس سوم با توجه به اینکه در مجاورت رأس دوم است اما در مجاورت رأس اول نیست و طبق تعریف رنگ آمیزی گراف، این رأس نیز  $\lambda-1$  رنگ را می تواند انتخاب کند.

رأس چهارم در مجاورت رأس سوم است اما در مجاورت رأس دوم نیست و رأس سوم و اول به دلیل عدم مجاورت ممکن است رنگ مشابه داشته باشند پس کماکان فقط یک رنگ از کل رنگها قابل انتخاب نیست و این رأس نیز  $\lambda-1$  رنگ می تواند حق انتخاب داشته باشد.

رأس پنجم در مجاورت رأس چهارم و اول است و از آنجا که رأس چهارم ممکن است با رأس دوم به دلیل عدم مجاورت هم رنگ باشد و رأس اول نیز رنگ مجزا دارد پس در اینجا دو رنگ قابل انتخاب نیست؛

در نتیجه  $\lambda-2$  رنگ برای رأی پنجم قابل انتخاب است.

پس در نهایت فرمول کلی برای شکل روبرو جهت تعداد حالت های متفاوت رنگ آمیزی به صورت:  $\lambda \times (\lambda-1)^3 \times (\lambda-2)$  است.

\*\*\* در حقیقت عمل انتخاب یک رنگ برای یک رأس با استفاده از عمل ترکیب (در درس آمار و احتمالات بیان شده است) انجام می شود.

\* عدد کروماتیک گراف تهی برابر (۱) است.

\* چند جمله‌ای کروماتیک گراف تهی با  $n$  رأس برابر است با  $\lambda^n$

\* عدد کروماتیک گراف کامل  $K_n$  برابر با  $n$  است.

\* چند جمله‌ای کروماتیک گراف کامل  $K_n$  برابر است با؛

$$P(G, \lambda) = \lambda(\lambda - 1)(\lambda - 2)(\lambda - 3) \dots (\lambda - (n - 1))$$

## تمرینات فصل اول

(۱) گزاره های زیر را در نظر بگیرید:

P: یک بایت از ۷ بیت تشکیل شده است. Q: یک کلمه دارای ۲ بایت است.

r: یک بیت مساوی صفر و یا یک است.

الف)  $p \wedge q \leftarrow$  یک بایت ۸ بیت است و یک کلمه بستگی به تعداد کاراکترها بایت اشغال می کند پس چون هر دو (p,q) false هستند پاسخ and آنها نیز نادرست است.

د)  $\sim p \leftarrow$  از آنجا که خود p نادرست است پس نقیض آن حتماً درست (true) است.

ه)  $\sim p \wedge \sim q$  با توجه به پاسخ الف پس نقیض هر دو گزاره ساده true است، در نتیجه پاسخ And نقیض آنها حتما True است.

(۲) کدام یک از عبارتهای زیر هم ارز هستند؟

الف)  $p \vee q, q \vee p \leftarrow$  قانون جابجایی، پس هم ارز هستند.

ج)  $(p \wedge q) \vee (p \wedge r), p \wedge (q \vee r) \leftarrow$  قانون بخش پذیری، پس هم ارز هستند.

ه)  $(p \vee q) \wedge r, p \vee (q \wedge r) \leftarrow$  با توجه به خانه های علامت زده شده، هم ارز نیستند.

| p | q | r | $p \vee q$ | $\wedge r$ |
|---|---|---|------------|------------|
| T | T | T | T          | T          |
| T | T | F | T          | <b>F</b>   |
| T | F | T | T          | T          |
| T | F | F | T          | <b>F</b>   |
| F | T | T | T          | T          |
| F | T | F | T          | F          |
| F | F | T | F          | F          |
| F | F | F | F          | F          |

| p | q | r | $q \wedge r$ | $\vee p$ |
|---|---|---|--------------|----------|
| T | T | T | T            | T        |
| T | T | F | F            | <b>T</b> |
| T | F | T | F            | T        |
| T | F | F | F            | <b>T</b> |
| F | T | T | T            | T        |
| F | T | F | F            | F        |
| F | F | T | F            | F        |
| F | F | F | F            | F        |

۳) جدول درستی هر یک از گزاره های زیر را تشکیل دهید:

ب)  $(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow r$

| p | q | r | $p \leftrightarrow q$ | $\leftrightarrow r$ |
|---|---|---|-----------------------|---------------------|
| T | T | T | T                     | T                   |
| T | T | F | T                     | F                   |
| T | F | T | F                     | F                   |
| T | F | F | F                     | T                   |
| F | T | T | F                     | F                   |
| F | T | F | F                     | T                   |
| F | F | T | T                     | T                   |
| F | F | F | T                     | F                   |

ج)  $p \leftrightarrow (q \leftrightarrow r)$

| p | q | r | $q \leftrightarrow r$ | $\leftrightarrow p$ |
|---|---|---|-----------------------|---------------------|
| T | T | T | T                     | T                   |
| T | T | F | F                     | F                   |
| T | F | T | F                     | F                   |
| T | F | F | T                     | T                   |
| F | T | T | T                     | F                   |
| F | T | F | F                     | T                   |
| F | F | T | F                     | T                   |
| F | F | F | T                     | F                   |

۴) بدون استفاده از جدول درستی، نشان دهید که قیاس های زیر معتبر هستند:

الف)  $p, p \rightarrow q, q \rightarrow r \vdash r$

| قانون              | گزاره             |   |
|--------------------|-------------------|---|
| فرض ۱              | P                 | 1 |
| فرض ۲              | $p \rightarrow q$ | 2 |
| از ۱ و ۲ و استنتاج | q                 | 3 |
| فرض ۳              | $q \rightarrow r$ | 4 |
| از ۳ و ۴ و استنتاج | r                 | 5 |

ج)  $p \wedge \sim q, p \rightarrow r, r \rightarrow (s \vee q) \vdash s$

| قانون              | گزاره                      |   |
|--------------------|----------------------------|---|
| فرض ۱              | $p \wedge \sim q$          | ۱ |
| تخصیص ۱            | $p$                        | ۲ |
| تخصیص ۱            | $\sim q$                   | ۳ |
| فرض ۲              | $p \rightarrow r$          | ۴ |
| از ۲ و ۴ و استنتاج | $r$                        | ۵ |
| فرض ۳              | $r \rightarrow (s \vee q)$ | ۶ |
| از ۵ و ۶ و استنتاج | $s \vee q$                 | ۷ |
| هم ارز ۷           | $\sim q \rightarrow s$     | ۸ |
| از ۲ و ۸ و استنتاج | $s$                        | ۹ |

د)  $p \leftrightarrow q, \sim p \rightarrow r, \sim r \vdash q$

| قانون              | گزاره  |   |
|--------------------|--|---|
| فرض ۱              | $p \leftrightarrow q$                        | ۱ |
| هم ارز ۱           | $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$ | ۲ |
| تخصیص ۲            | $p \rightarrow q$                            | ۳ |
| معکوس ۳            | $\sim q \rightarrow \sim p$                  | ۴ |
| فرض ۲              | $\sim p \rightarrow r$                       | ۵ |
| از ۴ و ۵ و تعدی    | $\sim q \rightarrow r$                       | ۶ |
| معکوس ۶            | $\sim r \rightarrow q$                       | ۷ |
| فرض ۳              | $\sim r$                                     | ۸ |
| از ۷ و ۸ و استنتاج | $q$  | ۹ |

ه) نشان دهید  $\sim r \rightarrow (s \rightarrow \sim t), \sim r \vee w, \sim p \rightarrow s, \sim w \vdash t \rightarrow p$

| قانون              | گزاره                                       |   |
|--------------------|---|---|
| فرض ۱              | $\sim r \vee w$                             | ۱ |
| هم ارز ۱           | $\sim w \rightarrow \sim r$                 | ۲ |
| فرض ۲              | $\sim w$                                    | ۳ |
| از ۲ و ۳ و استنتاج | $\sim r$                                    | ۴ |
| فرض ۳              | $\sim r \rightarrow (s \rightarrow \sim t)$ | ۵ |
| از ۴ و ۵ و استنتاج | $s \rightarrow \sim t$                      | ۶ |
| فرض ۴              | $\sim p \rightarrow s$                      | ۷ |
| از ۶ و ۷ و تعدی    | $\sim p \rightarrow \sim t$                 | ۸ |
| معکوس ۸            | $t \rightarrow p$                           | ۹ |

## تمرینات فصل دوم

۱- فرض کنید  $R$  یک رابطه باینری روی مجموعه  $A$  باشد. رابطه دیگری به نام  $S$  را روی مجموعه  $A$  به صورت زیر تعریف می‌کنیم:

$$S = \{(a, b) \mid a, b \in A, \exists c \in A: aRc \wedge cRb\}$$

ثابت کنید اگر  $R$  یک رابطه هم‌ارزی باشد، آن‌گاه  $S$  نیز هم‌ارزی است.

طبق تعریف  $R$  هم‌ارزی است یعنی دارای خاصیت بازتابی، تقارن و تعدی است پس به صورت زیر و با توجه به رابطه And (عطفی) موجود در  $S$  خواهیم داشت:

$$\text{بازتابی } aRc \wedge \text{بازتابی } cRb \rightarrow S$$

$$aRc \leftrightarrow cRa \wedge cRb \leftrightarrow bRc \rightarrow S$$

$$aRc, cRd \leftrightarrow aRd \wedge cRb, bRe \rightarrow S$$

با توجه به اثباتهای انجام شده پس  $S$  نیز هم‌ارزی است.

۲- فرض کنید  $A = \{a, b, c, d, e, f, g, h\}$ . مجموعه  $A$  به چهار زیرمجموعه زیر افراز شده است:

$\{a, b, c\}, \{d, e\}, \{f, g\}, \{h\}$ . یک رابطه هم‌ارزی روی  $A$  تعریف کنید که این افراز را ایجاد کند.

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

$$R = \{(a,a) (a,b) (a,c) (b,a) (b,b) (b,c) (c,a) (c,b) (c,c) (d,e) (e,d) (e,e) (d,d) (f,g) (g,f) (f,f) (g,g) (h,h)\}$$

۳- فرض کنید  $R$  رابطه باینری دل‌خواهی روی مجموعه  $X$  باشد. کدام یک از جملات زیر لزوماً درست نیست؟

$$RoR^{-1} = R^{-1}oR \quad A$$

$$B. R \cup R^{-1} \text{ متقارن است}$$

$$C. \text{ اگر } R \text{ انتقالی (تعدی) باشد، } R^{-1} \text{ نیز انتقالی است}$$

$$D. \text{ اگر } R \text{ پادمتقارن باشد، } R^{-1} \text{ نیز پادمتقارن است}$$

A)

$$M_R$$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 0 | 1 |
| B | 1 | 0 | 1 |
| C | 0 | 1 | 0 |

$$M_{R^{-1}}$$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 1 | 0 |
| B | 0 | 0 | 1 |
| C | 1 | 1 | 0 |

$$RoR^{-1} \rightarrow$$

$$M_{RoR^{-1}}$$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 0 | 1 |
| B | 1 | 0 | 1 |
| C | 0 | 1 | 0 |

$$R^{-1}oR \rightarrow$$

$$M_{R^{-1}oR}$$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 1 | 0 |
| B | 0 | 0 | 1 |
| C | 1 | 1 | 0 |

$$RoR^{-1} \neq R^{-1}oR \quad \text{در نتیجه:}$$



B)

$M_R$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 0 | 1 |
| B | 1 | 0 | 1 |
| C | 0 | 1 | 0 |

$M_{R^{-1}}$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 1 | 0 |
| B | 0 | 0 | 1 |
| C | 1 | 1 | 0 |

$R \cup R^{-1} \rightarrow M_{R \cup R^{-1}}$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 1 | 1 |
| B | 1 | 0 | 1 |
| C | 1 | 1 | 0 |

با توجه به ماتریس روبرو  $R \cup R^{-1}$  متقارن است.

C)

$M_R$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 1 | 1 |
| B | 1 | 1 | 1 |
| C | 0 | 0 | 0 |

$M_{R^{-1}}$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 1 | 0 |
| B | 1 | 1 | 0 |
| C | 1 | 1 | 0 |

همانطور که مشاهده می‌شود وارون ماتریس R متعدی است.

$$R = \{ (a,b) (b,c) (a,c) (b,a) (a,a) (b,b) \}$$

$$R^{-1} = \{ (a,a) (a,b) (b,a) (b,b) (c,a) (c,b) \}$$

D)

$M_R$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 1 | 0 |
| B | 0 | 0 | 1 |
| C | 1 | 0 | 0 |

$M_{R^{-1}}$

|   | A | B | C |
|---|---|---|---|
| A | 1 | 0 | 1 |
| B | 1 | 0 | 0 |
| C | 0 | 1 | 1 |

همانطور که مشاهده می‌شود ماتریس R و ماتریس وارون آن پادمتقارن هستند.

۴- تعریف: بستر متقارن رابطه  $R$ ، کوچک‌ترین رابطه‌ای است که شامل  $R$  است و دارای خاصیت تقارنی است.

می‌خواهیم بستر متقارن رابطه‌ای را که روی مجموعه‌ای با تعداد اعضای  $n$  تعریف شده است، بیابیم. گزینه‌های درست را مشخص کنید. ( ممکن است بیش از یک گزینه درست وجود داشته باشد، پاسخ خود را به صورت دقیق و روشن توضیح دهید.)

(الف) باید حداقل  $n$  زوج مرتب به رابطه اصلی اضافه شود.

(ب) باید حداقل  $\frac{n^2 - n}{2}$  زوج مرتب به رابطه اصلی اضافه شود.

(ج) ممکن است هیچ زوج مرتبی به رابطه اصلی افزوده نشود. ☒

(د) حداکثر  $\frac{n}{2}$  زوج مرتب باید به رابطه اصلی اضافه شود.

\*\*\* برای اثبات هر کدام سعی به نقض آن می‌شود.

(الف) نادرست است، چرا که ممکن است با هیچ زوج مرتبی بستر متقارن ایجاد شود.

(ب) نادرست است طبق تعریف فوق.

(ج) درست است، همانطور که گفته شد ممکن است بدون هیچ زوج مرتبی بستر خود متقارن باشد.

(د) نادرست است زیرا برای ایجاد یک بستر متقارن در بدترین حالت نیاز به حداکثر  $n$  زوج مرتب وجود دارد.

۵- رابطه‌های  $R$  و  $S$  روی مجموعه  $A$  به صورت زیر تعریف شده‌اند:

$$R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 4), (4, 5)\}$$

$$S = \{(x, y) \mid x, y \in A, x+y \text{ بر } 3 \text{ بخش پذیر است}\} \quad A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

(الف) خواص  $R$  و  $S$  را بررسی کنید. (برای رابطه  $S$  برقراری یک ویژگی را به زبان ریاضی بیان کنید)

(ب) ماتریس روابط  $R \circ S$ ,  $R \cap S$ ,  $R \cup S$ ,  $R^{-1}$ ,  $\sim S$  را بیابید. (از عملیات ماتریسی روی  $M_R$  و  $M_S$  استفاده کنید)

$$A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

$$R = \{(1, 1), (1, 2), (2, 3), (3, 4), (4, 4), (4, 5)\}$$

$$S = \{(1, 2), (1, 5), (2, 3), (2, 4), (4, 5), (3, 3)\}$$

(الف)  $R$  و  $S$  دارای خاصیت پادتقارنی هستند.

(ب)

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 2 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

$$M_{R \circ S}$$

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

$$M_{R \cap S}$$

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

$$M_{R \cup S}$$

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 2 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

$$M_R^{-1}$$

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |

$$M_{\sim S}$$

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 |
|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 2 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 4 | 1 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 5 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

۶- مجموعه A و افراز P را روی این مجموعه در نظر بگیرید:

$$P = \{\{1, 2, 6\}, \{3\}, \{4, 5\}\}$$

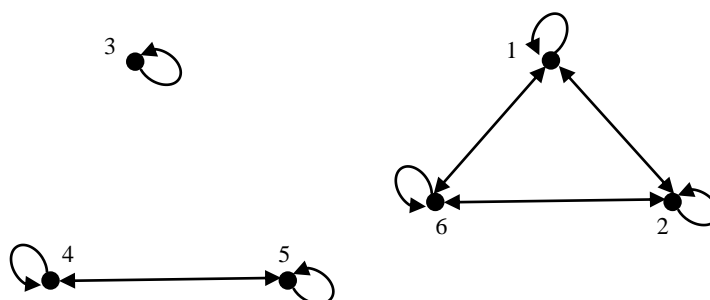
$$A = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

رابطه R یک رابطه هم‌ارزی روی A است که منجر به ایجاد افراز P روی مجموعه A شده است. گراف و ماتریس R را رسم کنید.

$$R = \{(1,1) (1,2) (1,6) (2,1) (2,2) (2,6) (6,1) (6,2) (6,6) (3,3) (4,5) (5,4) (4,4) (5,5) \}$$

$$M_R$$

|   | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 |
|---|---|---|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 4 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 5 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 6 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |



۷- درستی یا نادرستی جمله‌های زیر را مشخص کنید.

الف) اگر  $R$  بازتابی باشد، آن گاه  $R^{-1}$  بازتابی است.

ب) اگر  $R \subseteq S$  باشد، آن گاه  $R^{-1} \subseteq S^{-1}$

ج) اگر  $R \subseteq S$  باشد، آن گاه  $\sim R \subseteq \sim S$

د) اگر  $R$  متقارن باشد، آن گاه  $R^{-1}$  متقارن است.

هـ) اگر  $R$  متقارن باشد، آن گاه  $\sim R$  متقارن است.

و) اگر  $R$  و  $S$  متقارن باشند، آن گاه  $RoS$  نیز متقارن است.

الف) بر اساس شکل روبرو صحیح است.

$$M_R$$

|   | 1 | 2 | 3 |
|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 1 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 1 |

$$M_R^{-1}$$

|   | 1 | 2 | 3 |
|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 1 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 1 |

ب)

$$R = \{(1,2) (2,3) (1,3) (1,1)\}$$

$$S = \{(1,1) (1,2) (1,3) (2,1) (2,2) (2,3) (3,1) (3,3)\}$$

در رابطه‌ها فوق  $R \subseteq S$

$$R^{-1} = \{(2,1) (3,2) (3,1) (1,1)\}$$

$$S^{-1} = \{(1,1) (2,1) (3,1) (1,2) (2,2) (3,2) (1,3) (3,3)\}$$

و طبق رابطه‌های فوق  $R^{-1} \subseteq S^{-1}$

در نتیجه رابطه تساوی درست است.

ج) طبق روابط زیر، تعریف نادرست است.

$$R = \{(1,2) (2,3) (1,3) (1,1)\}$$

$$S = \{(1,1) (1,2) (1,3) (2,1) (2,2) (2,3) (3,1) (3,3)\}$$

$$\sim R = \{(2,1) (2,2) (3,1) (3,2) (3,3)\}$$

$$\sim S = \{(3,2)\}$$

د) طبق روابط زیر، تعریف درست است.

$$R = \{(1,2) (2,1) (3,3)\}$$

$$R^{-1} = \{(2,1) (1,2) (3,3)\}$$

هـ) طبق روابط زیر تعریف ذکر شده درست است.

$$R = \{(1,1) (2,3) (3,2)\}$$

$$\sim R = \{(1,2) (1,3) (2,1) (2,2) (3,1) (3,3)\}$$

و) طبق روابط و ماتریس‌های زیر تعریف درست است.

$$R = \{(1,2) (2,1) (3,3)\}$$

$$S = \{(1,1) (2,3) (3,2)\}$$

$$RoS = \{(1,2) (2,1) (3,3)\}$$

$$M_R$$

|   | 1 | 2 | 3 |
|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 2 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 1 |

$$M_S$$

|   | 1 | 2 | 3 |
|---|---|---|---|
| 1 | 1 | 0 | 0 |
| 2 | 0 | 0 | 1 |
| 3 | 0 | 1 | 0 |

$$M_{RoS}$$

|   | 1 | 2 | 3 |
|---|---|---|---|
| 1 | 0 | 1 | 0 |
| 2 | 1 | 0 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 1 |

۸- بستارهای مورد نظر را برای روابط زیر که روی مجموعه  $S = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$  تعریف شده‌اند بیابید.

الف) بستار بازتابی و تقارنی رابطه  $p = \{(1,1), (3,3), (1,4), (5,3), (1,5)\}$  را بیابید.

ب) بستار بازتابی و انتقالی رابطه  $p = \{(2,2), (1,3), (3,3), (4,1), (3,5), (4,4)\}$  را بیابید.

الف)

$$R = \{(1,1), (3,3), (1,4), (5,3), (1,5) \quad (2,2) (4,4) (5,5) (6,6) (4,1) (3,5) (5,1)\}$$

ب)

$$R = \{(2,2), (1,3), (3,3), (4,1), (3,5), (4,4) \quad (1,1) (5,5) (6,6) (1,5)\}$$

۹- رابطه  $R = \{(a, b) \mid a+b < 7\}$  روی مجموعه  $A = \{1, 2, 3, 4\}$  تعریف شده است.

آیا  $R$  بازتابی است؟ متقارن است؟ ضد متقارن است؟ متعدی است؟

$$R = \{(1,2) (2,3) (1,1) (1,3) (2,1) (1,4) (2,4) (2,2) (3,1) (3,2) (3,3) (4,1) (4,2)\}$$

بازتابی نیست - متقارن است - ضد متقارن نیست - متعدی نیست.