

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

گزاره یک جمله‌ی خبری ساده است که بدون هیچ‌گونه 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 فعلًا راست یا دروغ بودن آن برای ما معلوم نباشد)

مثالاً «تهران پایتخت کشوری ایران است»، «هر عدد زوج بر ۲ بخش‌پذیر است»: هر دو گزاره راست هستند! «اصفهان پایتخت کشوری ایران است» و «عدد ۴ از ۳ کوچکتر است» هر دو گزاره دروغ هستند!

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

ولی هیچ‌یک از جملات زیر گزاره نیستند:

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

«علی در را بیند!»، 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 سمبلیک گزاره‌ها را با یکی از حروف بزرگ انگلیسی به غیر از T و F نمایش می‌دهند.

## لفظ‌های پیوند دهنده (Connectives)

گزاره‌ها بر دو نوع‌اند. گزاره‌ای ساده (Primitive Statement)، گزاره‌ای مرکب (Compound Statement).

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

### نفی (Negation)

اگر P یک گزاره‌ی دلخواه باشد، گزاره‌ای را که P را انکار کند، نفی P گویند و به صورت " $\neg P$ " یا " $\sim P$ " نشان می‌دهند و «نفی P» یا «چنین نیست که P» می‌خوانند.

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

P	$\neg P$
T	F
F	T

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

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» 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 ( $\vee$ ) (Disjunction) OR

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 ( $\rightarrow$ ) (Conditional Statement)

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:  
 شرط لازم برای  $P$  است.  
 $Q$  شرط کافی برای  $P$  است.

P	Q	$P \rightarrow Q$
T	T	T
T	F	F
F	T	T
F	F	T

$P$  اگر  $Q$   
 $Q$  فقط اگر  $P$

جدول درستی این ترکیب به شکل رو به رو است؛

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 آفتایی است و  $Q$ : دو گذاره معین هستند را به صورت جمله‌ی فارسی بیان کنید؛

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

مثال ۲) گزاره‌ی زیر را بصورت سمبولیک 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؛

$$(PVQ) \rightarrow L$$

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

اگر  $P$  و  $Q$  دو گزاره‌ی دلخواه باشند، گزاره‌ی  $P \leftrightarrow Q$  («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 همهٔ 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 همهٔ حالتها  $F$  است.

مثال) فرمول  $P \wedge \sim P$  یک فرمول گزاره‌ای همیشه دروغ است.

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

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)

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

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

- ۱- تشكیل جدول ارزش دو فرمول  $A$  و  $B$  و مقایسه‌ی دارایه‌های 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  $Tout A \leftrightarrow B$  یک گزاره نیست. 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	$P \wedge Q \Leftrightarrow Q \wedge P$
$P \vee (Q \wedge R) \Leftrightarrow (P \vee Q) \wedge (P \vee R)$	توزيع 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	$\sim(P \wedge Q) \Leftrightarrow \sim P \vee \sim Q$
$P \rightarrow Q \Leftrightarrow \sim P \vee Q$ $P \rightarrow Q \Leftrightarrow \sim Q \rightarrow P$ $P \rightarrow (Q \rightarrow R) \Leftrightarrow (P \wedge Q) \rightarrow R \Leftrightarrow Q \rightarrow (P \rightarrow R)$ $P \leftrightarrow Q \Leftrightarrow (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P) \Leftrightarrow (\sim P \vee Q) \wedge (\sim Q \vee P)$		

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

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

پاسخ:

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

## استلزم منطقی (Tautological Implication)

برخلاف 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 استلزمها استفاده می شود. (خاصیت تقارن یعنی:  $(P \vee Q \Leftrightarrow Q \vee P)$ )

### قواعد مهم در استلزم

- ۱\_ قاعده استنتاج یا استثناء
  - ۲\_ قاعده تعدد
  - ۳\_ قاعده فصلی
  - ۴\_ قاعده عطفی
  - ۵\_ قاعده تخصیص
  - ۶\_ قاعده معکوس (عكس)
- |   |  |
|---|--|
| $P, P \rightarrow Q \vdash Q$                             |  |
| $P \rightarrow Q, Q \rightarrow R \vdash P \rightarrow R$ |  |
| $P \vee Q \vdash Q, P \vdash P \vee Q$                    |  |
| $Q \vdash P \vee Q, P, Q \vdash P \wedge Q$               |  |
| $P \wedge Q \vdash P \mid Q$                              |  |
| $P \rightarrow Q, \sim Q \vdash \sim P$                   |  |

\* 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 فرضهای 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 الف بگیرد.  $Q$ : پدر علی هدیه را خریده است.

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

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	F
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 تعددی
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 (Tout) 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:

$$\text{if } n^2 \text{ is even} \rightarrow n \text{ is even}$$

پاسخ:

$$n = 2k \rightarrow n^2 = (2k)^2 = 4k^2 = 2(2k^2) \rightarrow 2m$$

## 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  $P_1, P_2, \dots, P_n$  به عنوان یک فرض می‌کنیم نقیض  $\sim Q$  را درست نماییم که مسئله افزایش افزاشی از  $P_1, P_2, \dots, P_n$  باشد. اگر فرض  $\sim Q$  درست باشد، آنگاه  $\sim Q$  باشد و از آنجا که  $\sim Q$  درست باشد، آنگاه  $Q$  باشد. این مدعای خلاف است.

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

$\sim Q$  is False,  $Q$  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 هم ارزی
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 گزاره‌نامی  $n$  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، گزاره‌نامی مذبور 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 (حدائق وجود دارد)

مثال) آیا رابطه‌های رویرو باهم برابرند؟

$$\begin{array}{lll} \forall a & \exists b & S(a,b) \\ \exists b & \forall a & S(a,b) \end{array}$$

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 گزاره‌نامی  $S$  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 گزاره‌ای سوردار

$$\begin{array}{ll} \exists x \quad \sim P(x) & \equiv \sim [\forall x \quad P(x)] \\ \forall x \quad \sim P(x) & \equiv \sim [\exists x \quad P(x)] \end{array}$$

## استقرای ریاضی

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

۱- مبنای استقرا: به ازای مقدار اولیه برقرار است.

۲- فرض استقرا: فرض کنید  $P(k)$  درست است.

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  $1 \leq n$  عدد  $6^{n+2} + 7^{2n+1}$  بر 43 بخش‌پذیر است؛

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

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

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

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

## نظریه مجموعه ها (روابط)

رابطه  $R$  بین دو مجموعه  $A, B$  غیر تهی  $A^*B$  است؛ اگر  $x, y \in R \subseteq A^*B$  باشند می گوییم  $x R y$  از طریق رابطه  $R$  به  $y$  مرتبط است. ( $x \xrightarrow{R} y$ ) و در صورتی که  $x, y$  با هم مرتبط نباشند به شکل  $x \xrightarrow{R} y$  نشان می دهیم.

اگر رابطه  $R$  فقط در یک مجموعه باشد مانند  $A$  می گوییم،  $R$  رابطه ای در  $A$  است.

## ماتریس روابط

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

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

$$\begin{array}{cccc} 1 & 2 & 3 & 4 \\ \begin{matrix} a \\ b \\ c \end{matrix} & \left[ \begin{matrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{matrix} \right] & & \end{array}$$

تعریف: اگر  $R$  یک رابطه از  $A$  به  $B$  باشد آنگاه مجموعه  $x$  نسبی  $R$  نشان داده می شود به صورت زیر تعریف می گردد:

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

به طریق مشابه اگر  $A_1$  زیر مجموعه  $A$  باشد در اینصورت  $R(A_1)$  مجموعه  $A_1$  نسبی  $R$  به صورت زیر تعریف می شود؛

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

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

مثال) اگر  $A = \{a, b, c, d\}$  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  $\{c, d\}$  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؛

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

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

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

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  $A^*B$   
از آنجا که هر رابطه‌ای به صورت مجموعه تعریف می‌شود، می‌توان اعمال مجموعه‌ها را در روابط اعمال کرد.

$x \in (R \cup S) \cap y$	$\rightarrow x R y \vee x S y$	اجتماع
$x \in (R \cap S) \cap y$	$\rightarrow x R y \wedge x S y \rightarrow (x,y) \in R \wedge (x,y) \in S$	اشتراک
$x \in (R - S) \cap y$	$\rightarrow x R y, x \notin S y \rightarrow (x,y) \in R \wedge (x,y) \notin S$	تفاضل
$x \in \bar{R} \cap y$ یا $x \sim R y$	$\rightarrow x \notin R y \rightarrow (x,y) \notin R, (x,y) \in \bar{R}$	متهم
$x \in R^{-1} \cap y$	$\rightarrow y R x$	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)

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

(مثال)

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

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

\* رابطه روپرتو نه بازتابی و نه ضد بازتابی است!

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)

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

يعني اگر هر دو جود داشتند باهم برابر باشند

(مثال)

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

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

تعريف پادتقارن در مثال فوق يعني اينكه 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 می‌توان از چپ به راست و از راست به چپ خواند!

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

مثال) برای مجموعه‌ی روبرو روابط زیر را بنویسید؛

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 متعددی باشد؛

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

د) دارای خاصیت پادتقارن و متعددی باشد؛

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

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

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

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

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

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

\* رابطه‌ای دارای خاصیت تقارن است که اگر  $y, x$  در رابطه وجود دارد  $x, y$  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  $y, x$  و زوج مرتب  $z, y$ ، زوج مرتب  $x, z$  وجود داشته باشد.

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

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

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  $R \cap R^{-1} \subseteq \Delta$

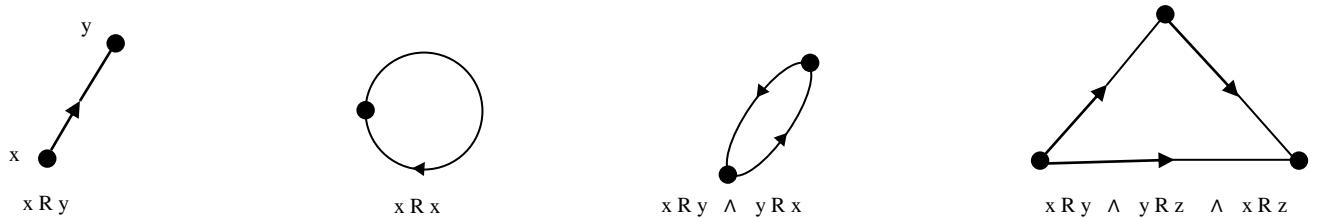
## ماتریس روابط و خواص رابطه‌ها

- 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  $y, x$ , وجود نداشته باشد، رابطه دارای خاصیت ضدتقارنی است.
- ۵- تعدی: در صورتی که  $M_R \leq M_{R^2}$  باشد (یعنی ضرب ماتریس در خودش کوچکتر از خود ماتریس باشد) رابطه دارای خاصیت تعدی است.

پادآوری: 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 هم ارزی گوییم.

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



## رابطه‌ی همنهشتی

$$a \stackrel{n}{\equiv} b \quad \rightarrow \quad \left| \frac{n}{(a-b)} \right|$$

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

آیا رابطه‌ی فوق هم ارزی است یا خیر؟

برای اینکار بازتابی، تقارن و تعدد را بررسی می‌کنیم؛

$$a \stackrel{2}{\equiv} b \quad \rightarrow \quad \left| \frac{2}{(a-b)} \right| \quad \rightarrow \quad (a-b) = 2k$$

بررسی بازتاب:

$$a \stackrel{2}{\equiv} a \quad a - a = 0 = 2*0$$

بررسی تقارن:

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

بررسی تعدد:

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

$$\rightarrow a-c=2(k+k') \quad a \stackrel{2}{\equiv} c$$

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.

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

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

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

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

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

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

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

## افراز

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

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

$$\text{هیچ زیر مجموعه‌ی تهی نداشته باشد} \quad \nexists A_i \mid A_i = \emptyset \quad -3$$

را یک افراز (Partition) از مجموعه‌ی  $A$  گویند.

مثال) برای مجموعه  $A$  همه افزارها را بنویسید؛

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

- |                              |                |
|------------------------------|----------------|
| 1) $\{\{1\}, \{2\}, \{3\}\}$ | بزرگترین افزار |
| 2) $\{\{1, 2\}, \{3\}\}$     |                |
| 3) $\{\{2, 3\}, \{1\}\}$     |                |
| 4) $\{\{1, 3\}, \{2\}\}$     |                |
| 5) $\{\{1, 2, 3\}\}$         | کوچکترین افزار |

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

\* برای هر افزار می توان رابطه‌ای نوشت که هم ارز می باشند مانند  $R$ ، که این رابطه به صورت زیر تعریف می شود:  
اگر و تنها اگر  $a R b$  عضو یک کلاس باشند.

مثال رابطه‌ای زیر برای افزارهای 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 همارزی در مجموعه ای مانند  $A$  برابر است با تعداد افزارهای آن مجموعه

اگر  $A$  و  $B$  دو زیر مجموعه‌ی غیرتھی از مجموعه‌ای مانند  $x$  باشند که اشتراک آنها غیرتھی باشد، آنگاه در صورتی که مجموعه‌های  $I_0$  تا  $I_3$  را به صورت زیر تعریف کنیم، این ۴ مجموعه یک افزار برای مجموعه  $x$  خواهد بود.

$$I_0 = A \cap B \quad I_1 = \overline{A} \cap B \quad I_2 = \overline{B} \cap A \quad I_3 = \overline{A} \cap \overline{B}$$

$$\text{افزار} \quad \{I_0, I_1, I_2, I_3\}$$

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

## کلاس همارزی

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

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

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

$[1] = ? \rightarrow$  یعنی مولفه دوم آنها یک باشد؟

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

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

## اثبات $Z$ (اعداد صحیح) با همنهشتی ۴

$$a \equiv b^4$$

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

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

$$[2] = \{ x \mid x = 4k+2 \} = \{ \dots, -6, -2, 3, 6, 10, \dots \}$$

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

\* اگر  $R$  رابطه‌ی همنهشتی به پیمانه‌ی ۴ باشد که بر روی مجموعه‌ی اعداد صحیح تعریف شده، این رابطه‌ی همارزی است و  $Z$  را به ۴ کلاس همارزی افزایش می‌کند که این ۴ کلاس ۰, ۱, ۲, ۳ هستند.

مثال ۱) کلاس همارزی برای  $(a,b) R (c,d)$  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) افزایش می‌کند.

مثال ۲) کلاس همارزی برای  $(a,b) S (c,d)$  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) افزایش 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؛

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

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

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

بستار متعدد: برای رابطه‌ی  $R$  بر روی مجموعه‌ی  $A$ , کوچکترین مجموعه که شامل رابطه‌ی  $R$  باشد و متعدد باشد را بستار متعدد  $R$  گویند؛

$$A = \{1, 2, 3, 4\} \quad R = \{(1,1) (2,3) (3,2) (1,4)\} \quad \text{مثال}$$
$$\{(1,1) \underline{(2,3)} (3,2) (1,4) \quad (2,2)\}$$

## 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 می‌باشد.

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.

ه) 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  $i$   $A = \{1, 2, 3, 4\}$  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 بازتابی وجود دارد؟

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

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

پس،  $4 * 4 = 16$  (کل خانه ها) و  $4$  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:

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & & & \\ 2 & 1 & & \\ 3 & & 1 & \\ 4 & & & 1 \end{bmatrix}$$

ج) چند رابطه متقارن وجود دارد؟

شکل کلی فرمول برای بدست آوردن رابطه متقارن:

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

$4$  خانه ثابت قطر اصلی را از کل خانه ها کم و تقسیم بر دو می کنیم:

$2^4 * 2^6 = 2^{10}$  پس در نهایت:

$$\begin{bmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & 1 & \\ & & & 1 \end{bmatrix}$$

د) چند رابطه پادمتقارن وجود دارد؟

شکل کلی فرمول برای بدست آوردن رابطه پادمتقارن:

\* ابتدا قطر اصلی را جدا کرده ( $2^4$ ) ، در حالت پادمتقارن یا یک خانه از یک نیمه از ماتریس صفر و نیمه دیگر یک و یا برعکس و یا دو طرف صفر خواهد بود پس سه حالت بوجود می آید که عدد پایه ۳ خواهد شد.

در نتیجه:  $2^4 * 3^6$

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & & \\ 0 & 1 & 0 & \\ & 1 & 1 & 1 \\ & & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

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:  $2^6$

\* ۳<sup>۵</sup> (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:  $3^6$

\* ۳<sup>۵</sup> (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:  $2^4$