

فصل اول

مقدمه

تعریف ۱.۱.۱:

یک مجموعه غیر تهی همراه با دو عملگر \vee , \wedge روی L را یک شبکه نامند اگر در

شرایط زیر صدق کنند:

$$L_1) x \vee y = y \vee x$$

خاصیت جابجایی

$$L'_1) x \wedge y = y \wedge x$$

$$L_2) (x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z)$$

خاصیت شرکت پذیری:

$$L'_2) (x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z)$$

$$L_3) x \wedge (x \vee y) = x$$

خاصیت جذب:

$$L'_3) x \vee (x \wedge y) = x$$

$$L_4) x \vee x = x$$

خاصیت خود توانی:

$$L'_4) x \wedge x = x$$

تعریف ۱.۱.۲ :

یک رابطه دوتایی \leq تعریف شده روی یک مجموعه A را یک رابطه ترتیب جزئی روی

مجموعه A گویند هر گاه در شرایط زیر صدق کند :

1. $a \leq a$ خاصیت انعکاسی

2. $a \leq b$, $b \leq a \Rightarrow a = b$ خاصیت پادمتقارن

3. $a \leq b$, $b \leq c \Rightarrow a \leq c$ خاصیت تعدی

و اگر شرط ۴ برای هر $a, b \in A$ برقرار باشد یعنی :

4. $a \leq b$ or $b \leq a$ خاصیت تقارنی

سپس می گوئیم \leq یک رابطه ترتیب کلی روی A می باشد .

در حالت کلی اگر رابطه ترتیب جزئی روی یک مجموعه غیر تهی برقرار باشد به آن یک

مجموعه ترتیب جزئی یا به طور خلاصه یک *poset* می گویند.

باز اگر رابطه ترتیب کلی روی یک مجموعه غیر تهی برقرار باشد به آن یک مجموعه

ترتیب کلی یا یک مجموعه ترتیب خطی یا یک زنجیر گویند .

تذکر :

در یک *poset* عبارت $a < b$ به این معنیست که $a \leq b$ اما $a \neq b$.

تعریف ۱.۱.۳ :

فرض کنید A یک زیر مجموعه از یک *poset* باشد . یک عنصر $p \in P$ را یک کران بالا

برای A نامند اگر $a \leq p$, برای هر $a \in A$.

و یک عنصر $p \in P$ را کوچکترین کران بالا از A یا *supremum* از A گویند اگر:

۱. p یک کران بالا از A باشد.

۲. $p \leq b$ برای هر کران بالای b از A .

و به طور مشابه یک عنصر $p \in P$ را بزرگترین کران پایین یا *infimum* از A تعریف می

کنیم.

تعریف ۱.۱.۴:

یک *poset* (L, \leq) ، یک شبکه است اگر و فقط اگر برای هر $a, b \in L$ هر دو

$\sup\{a, b\}$ و $\inf\{a, b\}$ در L وجود داشته باشد.

اکنون ساختار رابطه ترتیب را تعریف می کنیم:

(A) اگر L یک شبکه با تعریف ۱.۱.۴ باشد، سپس رابطه \leq را روی L به صورت زیر

تعریف می کنیم:

$$a \leq b \text{ if and only if } a = a \wedge b$$

(B) اگر L یک شبکه با تعریف ۱.۱.۴ باشد، سپس عملگرهای \wedge, \vee را روی L به

صورت زیر تعریف می کنیم:

$$a \wedge b = \inf\{a, b\} \text{ و } a \vee b = \sup\{a, b\}$$

لم ۱.۱.۵:

یک شبکه L ، صدق می کند در D_1 اگر و فقط اگر ان صدق کند در D_2 :

$$D_1) a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$$

$$D_2) a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$$

اثبات :

فرض کنیم D_1 برقرار باشد , سپس :

$$\begin{aligned} a \vee (b \wedge c) &= (a \vee (a \wedge c)) \vee (b \wedge c) && (by L'_3) \\ &= a \vee ((a \wedge c) \vee (b \wedge c)) && (by L_2) \\ &= a \vee ((c \wedge a) \vee (c \wedge b)) && (by L'_1) \\ &= a \vee (c \wedge (a \vee b)) && (by D_1) \\ &= a \vee ((a \vee b) \wedge c) && (by L'_1) \\ &= (a \wedge (a \vee b)) \vee ((a \vee b) \wedge c) && (by L_3) \\ &= ((a \vee b) \wedge a) \vee ((a \vee b) \wedge c) && (by L'_1) \\ &= (a \vee b) \wedge (a \vee c). && (by D_1) \end{aligned}$$

بنابراین D_2 نیز برقرار است .

به طور مشابه اگر D_2 برقرار باشد حتماً D_1 نیز برقرار است .

تعریف ۱.۱.۶ :

یک شبکه پخش پذیر است اگر در شرایط D_1 و D_2 در لم ۱.۱.۵ صدق کند .

تعریف ۱.۲.۱ :

یک جبر تشکیل شده از هر جفت $\beta = \left(B, \left(O_{\xi} \right)_{\xi \in \psi} \right)$ که B یک مجموعه غیر

تهی و برای هر $\xi \in \psi \neq \emptyset$ ، که O_{ξ} یک عملگر n -تایی روی B است.

برای هر نگاشت از B^m به داخل B برای بعضی $m = 0, 1, 2, \dots$.

به خصوص اگر $m = 0$ با تعریفی که از عملگرهای n -تایی کردیم:

به این معنی است که یک عنصر ثابت $O_{\xi} \in A$.

در حالت کلی که $\psi = \{1, 2, \dots, m\}$ ، جبر را به صورت زیر ملاحظه می کنیم:

$$B = \left(\beta, O_1, O_2, \dots, O_m \right).$$

فصل دوم

جبر استلزامی شبکه ای

تعریف ۲.۱ :

یک شبکه کراندار $(L, \wedge, \vee, 0, 1)$ ، همراه با ترتیب معکوس روی عملگر " ' " و عملگر

دو تایی " \rightarrow " که در اصول زیر صدق می کند :

$$C_1) x \rightarrow (y \rightarrow z) = y \rightarrow (x \rightarrow z)$$

$$C_2) x \rightarrow x = 1$$

$$C_3) x \rightarrow y = 1 = y \rightarrow x \Leftrightarrow x = y$$

$$C_4) (x \rightarrow y) \rightarrow y = (y \rightarrow x) \rightarrow x$$

$$C_5) x \rightarrow y = y' \rightarrow x'$$

$$C_6) (x \wedge y) \rightarrow z = (x \rightarrow z) \vee (y \rightarrow z)$$

$$C_7) (x \vee y) \rightarrow z = (x \rightarrow z) \wedge (y \rightarrow z)$$

برای همه $x, y, z \in L$.

تعریف ۲.۲ :

جبر استلزامی شبکه ای را یک جبر H-استلزامی شبکه ای گویند اگر در رابطه زیر صدق کند

$$x \vee y \vee ((x \wedge y) \rightarrow z) = 1 .$$

برای هر $x, y, z \in L$.

تعریف ۲.۳ :

رابطه " \leq " به وضوح یک ترتیب روی جبر استلزامی مشبکه ای می باشد. که به صورت زیر

تعریف شده است :

$$x \leq y \Leftrightarrow x \rightarrow y = 1$$

قضیه ۲.۴ :

در یک جبر استلزامی مشبکه ای L با رابطه ترتیب " \leq "، گزاره های زیر برقرارند :

$$1. 0 \rightarrow x = 1, 1 \rightarrow x = x, x \rightarrow 1 = 1$$

$$2. x' = x \rightarrow 0$$

$$3. x \rightarrow y \leq (y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z)$$

$$4. x \vee y = (x \rightarrow y) \rightarrow y$$

$$5. ((y \rightarrow x) \rightarrow y')' = x \wedge y = ((x \rightarrow y) \rightarrow x')'$$

$$6. x \leq y \Rightarrow (y \rightarrow z) \leq (x \rightarrow z)$$

$$, (z \rightarrow x) \leq (z \rightarrow y)$$

$$7. x \leq (x \rightarrow y) \rightarrow y.$$

$$8. (x')' = x$$

$$9. (x \vee y)' = x' \wedge y'$$

$$10. (x \wedge y)' = x' \vee y'$$

در یک جبر H-استلزامی شبکه ای شرط های زیر برقرارند :

$$11. x \rightarrow (x \rightarrow y) = x \rightarrow y$$

$$12. x \rightarrow (y \rightarrow z) = (x \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow z) .$$

اثبات :

$$1. \text{ چون } 0 \leq x \text{ بنا به تعریف ترتیب داریم : } 0 \rightarrow x = 1$$

?

$$\text{ثابت می کنیم : } x \rightarrow 1 = 1$$

$$\text{چون } x \leq 1 \text{ بنا به تعریف ترتیب داریم : } x \rightarrow 1 = 1$$

?

$$2. \text{ ثابت می کنیم که : } x' \rightarrow 0 = x' \text{ . اما طبق رابطه ۱ داریم : } 1 \rightarrow x = x$$

$$x \rightarrow 0 = 0' \rightarrow x' = 1 \rightarrow x' = x' \Rightarrow x \rightarrow 0 = x' .$$

۳. باید رابطه زیر را ثابت کنیم :

?

$$x \rightarrow y \leq (y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z)$$

$$\text{طبق تعریف اتخاذ شده روی رابطه ترتیب "}\leq\text{" داشتیم : } x \leq y \Leftrightarrow x \rightarrow y = 1$$

باید ثابت شود :

?

$$(x \rightarrow y) \rightarrow ((y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z)) = 1$$

برای اثبات گزاره بالا ابتدا رابطه زیر را ثابت می کنیم :

?

$$(x \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow y) = (z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow y)$$

اثبات :

$$(x \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow y) = x \rightarrow ((x \rightarrow z) \rightarrow y)$$

$$\begin{aligned} & c_5 \\ & = x \rightarrow (y' \rightarrow (x \rightarrow z)') \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & c_1 \\ & = y' \rightarrow (x \rightarrow (x \rightarrow z)'). \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & c_5 \\ & = y' \rightarrow ((z' \rightarrow x') \rightarrow x') \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & c_4 \\ & = y' \rightarrow ((x' \rightarrow z') \rightarrow z') \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & c_1 \\ & = (x' \rightarrow z') \rightarrow (y' \rightarrow z') \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} & c_5 \\ & = (z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow y) \end{aligned}$$

$$\Rightarrow (x \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow y) = (z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow y) \quad (I)$$

حال با استفاده از رابطه بالا شرط ۳ را ثابت می کنیم:

$$(x \rightarrow y) \rightarrow ((y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z)) = 1 \quad ?$$

$$(y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z) = (z' \rightarrow y') \rightarrow (z' \rightarrow x')$$

$$\begin{aligned} & (I) \\ & = (y' \rightarrow z') \rightarrow (y' \rightarrow x') \end{aligned}$$

$$= (z \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y)$$

$$(y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z) = (z \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y) \quad (II)$$

پس می توان نوشت:

$$(x \rightarrow y) \rightarrow ((z \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y))$$

$$\begin{aligned} & c_1 \\ &= ((z \rightarrow y) \rightarrow ((x \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y))) \\ &= (z \rightarrow y) \rightarrow 1 \\ &= 1 \end{aligned}$$

نتیجه می گیریم که :

$$\begin{aligned} x \rightarrow y \leq (z \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y) & \stackrel{(II)}{=} (y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z) \\ \Rightarrow x \rightarrow y \leq (y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z) \end{aligned}$$

قسمت ۴ و ۵ این قضیه به [6] ارجاع داده می شود..

.۶

$$x \leq y \Rightarrow (y \rightarrow z) \leq (x \rightarrow z)$$

$$, (z \rightarrow x) \leq (z \rightarrow y)$$

?

$$(y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z) = 1$$

فرض کنید $x \leq y$, باید ثابت شود:

داریم:

$$\begin{aligned}
(y \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow z) &= \\
&= (z' \rightarrow y') \rightarrow (z' \rightarrow x') \\
(I) \\
&= (y' \rightarrow z') \rightarrow (y' \rightarrow x') \\
&= (z \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y) \\
&= (z \rightarrow y) \rightarrow 1 \\
&= 1
\end{aligned}$$

$$\Rightarrow (y \rightarrow z) \leq (x \rightarrow z).$$

برای اثبات نامساوی $(z \rightarrow x) \leq (z \rightarrow y)$ ثابت می‌کنیم که:

$$\begin{aligned}
&? \\
(z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow y) &= 1 \\
(I) \\
(z \rightarrow x) \rightarrow (z \rightarrow y) &= (x \rightarrow z) \rightarrow (x \rightarrow y) \\
&= (x \rightarrow z) \rightarrow 1 \\
&= 1
\end{aligned}$$

۷. برای اثبات نامساوی روبه‌رو $x \leq (x \rightarrow y) \rightarrow y$ ، کفایت تساوی زیر ثابت شود:

$$\begin{aligned}
&? \\
x \rightarrow ((x \rightarrow y) \rightarrow y) &= 1
\end{aligned}$$

می‌توان نوشت:

$$\begin{aligned}
x \rightarrow ((x \rightarrow y) \rightarrow y) &\stackrel{c_4}{=} x \rightarrow ((y \rightarrow x) \rightarrow x) \\
&\stackrel{c_1}{=} (y \rightarrow x) \rightarrow (x \rightarrow x) \\
&= (y \rightarrow x) \rightarrow 1 \\
&= 1
\end{aligned}$$

.۸

$$\begin{aligned}
x' = x \rightarrow 0 &\Rightarrow (x')' = (x \rightarrow 0) \rightarrow 0 \stackrel{c_4}{=} (0 \rightarrow x) \rightarrow x = 1 \rightarrow x = x \\
&\Rightarrow (x')' = x
\end{aligned}$$

.۹

با استفاده از تعریف ۲.۱ قسمت c_5 و قسمت ۴ و ۸ همین قضیه داریم:

$$\begin{aligned}
(x \vee y)' &= (((x \rightarrow y) \rightarrow y))' = ((y' \rightarrow x') \rightarrow y)' \\
&= y' \wedge x' = x' \wedge y'
\end{aligned}$$

.۱۰

با استفاده از تعریف ۲.۱ قسمت c_5 و قسمت ۵ و ۸ همین قضیه داریم:

$$\begin{aligned}
(x \wedge y)' &= \left(((y \rightarrow x) \rightarrow y') \right)' = ((y \rightarrow x) \rightarrow y') \\
&= ((x' \rightarrow y') \rightarrow y') = x' \vee y'
\end{aligned}$$

قسمت ۱۱ و ۱۲ این قضیه به [7] ارجاع داده می شود.

لم ۲.۵ :

در یک جبر استلزامی شبکه ای گزاره های C_6 و C_7 با شروط زیر معادلند :

$$L_1) x \rightarrow (y \wedge z) = (x \rightarrow y) \wedge (x \rightarrow z)$$

$$L_2) x \rightarrow (y \vee z) = (x \rightarrow y) \vee (x \rightarrow z)$$

اثبات :

ابتدا فرض کنیم گزاره های C_6 و C_7 برقرارند ثابت می کنیم :

$$L_1) x \rightarrow (y \wedge z) = (y \wedge z)' \rightarrow x'$$

بنا به قضیه ۲.۴ قسمت ۱۰ ام داریم :

$$= (y' \vee z') \rightarrow x'$$

$$\stackrel{c_7}{=} (y' \rightarrow x') \wedge (z' \rightarrow x')$$

$$\stackrel{c_5}{=} (x \rightarrow y) \wedge (x \rightarrow z).$$

$$L_2) x \rightarrow (y \vee z) = (y \vee z)' \rightarrow x'$$

بنا به قضیه ۲.۴ قسمت ۹ ام داریم :

$$= (y' \wedge z') \rightarrow x'$$

$$\stackrel{c_6}{=} (y' \rightarrow x') \vee (z' \rightarrow x')$$

$$\stackrel{c_5}{=} (x \rightarrow y) \vee (x \rightarrow z).$$

حال فرض می کنیم L_1, L_2 برقرارند ثابت می کنیم:

$$C_7) (x \vee y) \rightarrow z = (x \rightarrow z) \wedge (y \rightarrow z) \quad ?$$

داریم:

$$\begin{aligned} C_7) (x \vee y) \rightarrow z &= z' \rightarrow (x \vee y)' \\ &= z' \rightarrow (x' \wedge y') \\ &\stackrel{L_1}{=} (z' \rightarrow x') \wedge (z' \rightarrow y') \\ &\stackrel{C_5}{=} (x \rightarrow z) \wedge (y \rightarrow z) . \end{aligned}$$

و

$$C_6) (x \wedge y) \rightarrow z = (x \rightarrow z) \vee (y \rightarrow z)$$

$$\begin{aligned} C_6) (x \wedge y) \rightarrow z &= z' \rightarrow (x \wedge y)' \\ &= z' \rightarrow (x' \vee y') \\ &\stackrel{L_2}{=} (z' \rightarrow x') \vee (z' \rightarrow y') \\ &\stackrel{C_5}{=} (x \rightarrow z) \vee (y \rightarrow z) . \end{aligned}$$

فصل سوم

ایده آل های L_i - ideals

ابتدا قبل از تعریف ایده آل L_i ، به اثبات گزاره زیر می پردازیم.

گزاره ۳.۱:

در یک جبر استلزامی شبکه ای شرط زیر نیز صدق می کند:

$$(((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow y) = x \rightarrow y$$

اثبات:

طبق قضیه ۲.۴ قسمت ۷ کفایت به جای x ، $x \rightarrow y$ را قرار می دهیم پس داریم:

$$x \rightarrow y \leq ((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow y \quad (I)$$

برعکس:

با استفاده از قضیه ۲.۴ قسمت ۳ داریم:

$$x \rightarrow ((x \rightarrow y) \rightarrow y) \leq (((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y)$$

بازیر طبق تعریف ۲.۱ قسمت C_1 داریم:

$$\Rightarrow (x \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y) \leq (((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y)$$

$$\Rightarrow 1 \leq ((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y)$$

حال با توجه به اینکه L یک شبکه کراندار با کران بالای ۱ است بنابراین باید:

$$((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow (x \rightarrow y) = 1$$

پس داریم:

$$((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow y \leq (x \rightarrow y) \quad (II)$$

در نتیجه با استفاده از دو رابطه (I) و (II) می توان گرفت:

$$I, II \\ \Rightarrow ((x \rightarrow y) \rightarrow y) \rightarrow y = (x \rightarrow y)$$

تعریف ۳.۲:

فرض می کنیم L یک جبر استلزامی شبکه ای باشد یک زیر مجموعه غیر تهی A از L را یک ایده ال Li نامند اگر:

$$L_1) 0 \in A$$

$$L_2) (x \rightarrow y)' \in A, y \in A \Rightarrow x \in A$$

برای هر $x, y \in L$.

تحت تعریف ایده ال Li $\{0\}$ و L مثال هایی بدیهی از ایده ال Li از L می باشند.

حال در مثال زیر ایده ال Li سره ای از L را تشریح می کنیم:

مثال ۳.۳:

فرض می کنیم که $L = \{0, a, b, c, d\}$ یک مجموعه با شکل شماره ۱ همراه با

رابطه ترتیب " \leq " باشد عملگرهای صفرتایی " $'$ " و دوتایی " \rightarrow " را در جدول های

زیر به صورت زیر تعریف می کنیم:

x	x'
0	1
a	c
b	d
c	a
d	b
۱	0

(جدول شماره ۱)

→	0	a	b	c	d	1
0	1	1	1	1	1	1
a	c	1	b	c	b	1
b	d	a	1	b	a	1
c	a	a	1	1	a	1
d	b	1	1	b	1	1
1	0	a	b	c	d	1

(جدول شماره ۲)

و عملگرهای \vee و \wedge را روی L به صورت زیر تعریف می کنیم:

$$x \vee y = (x \rightarrow y) \rightarrow y$$

و

$$x \wedge y = ((x \rightarrow y) \rightarrow x')$$

برای هر $x, y \in L$.

به راحتی می توان اثبات کرد که L در شرایط یک جبر استلزامی شبکه ای صدق می کند و

$A = \{0, c\}$ یک ایده ال L از L می باشد .

$$L_1) 0 \in A$$

$$L_2) (x \rightarrow y)' \in A, y \in A \Rightarrow x \in A$$

زیرا برای هر دو عنصر در جدول , دو شرط بالا برقرار است :

$$(0 \rightarrow c)' = 1' = 0 \in A, c \in A \Rightarrow 0 \in A$$

$$(c \rightarrow 0)' = (a)' = c \in A, 0 \in A \Rightarrow c \in A$$

$$(c \rightarrow c)' = (1)' = 0 \in A, c \in A \Rightarrow c \in A$$

$$(0 \rightarrow 0)' = (1)' = 0 \in A, 0 \in A \Rightarrow 0 \in A$$

بنابراین $A = \{0, c\}$ یک ایده ال L از L می باشد .

تعریف ۳.۴ :

فرض کنیم L یک شبکه باشد . یک ایده آل I از L یک زیرمجموعه غیر تهی از L است

اگر در روابط زیر صدق کند :

$$L_3) x \in I, y \in L, y \leq x \Rightarrow y \in I$$

$$L_4) x, y \in I \Rightarrow x \vee y \in I$$

به I یک ایده آل شبکه ای گویند .

لم ۳.۵ :

فرض می کنیم A یک ایده ال Li از یک جبر استلزامی شبکه ای L باشد و $x \in A$. اگر

$$y \leq x \quad (\text{یا به طور هم ارزی } x' \leq y' \text{) انگاه } y \in A \text{ برای هر } y \in L .$$

اثبات :

فرض کنید $x \in A$ و $y \leq x$ پس طبق تعریف ترتیب $x = 1 \rightarrow y$, لذا:

$$(y \rightarrow x)' = (1)' = 0 \text{ , از طرفی } x \in A \text{ و چون } A \text{ یک ایده ال } Li \text{ است پس}$$

$$0 \in A \text{ بنابراین نتیجه می گیریم که : } y \in A .$$

لم ۳.۶ :

در یک جبر H -استلزامی شبکه ای , هر ایده ال Li و ایده ال شبکه ای یکسان اند .

اثبات :

فرض کنیم A یک ایده ال شبکه ای باشد , به وضوح $0 \in A$ زیرا:

چون $A \neq \emptyset$ پس $x \in A$ وجود دارد . اما چون همواره $0 \leq x$ و $x \in A$, با تعریف

$$0 \in A \text{ ایده ال شبکه ای باید : } 0 \in A$$

برای اثبات ایده ال Li بودن A روابط زیر را طبق تعریف ۳.۲ داشتیم:

$$(x \rightarrow y)' \in A \text{ , } y \in A$$

در ابتدا از قضیه ۲.۴ قسمت ۴ استفاده می کنیم:

$$y \vee (x \rightarrow y)' = (y \rightarrow (x \rightarrow y)') \rightarrow (x \rightarrow y)'$$

c_5

$$= ((x \rightarrow y) \rightarrow y') \rightarrow (x \rightarrow y)'$$

$$\begin{aligned}
c_5 &= (x \rightarrow y) \rightarrow ((x \rightarrow y) \rightarrow y')' \\
&= (x \rightarrow y) \rightarrow (y \rightarrow (x \rightarrow y)')' \\
&= (x \rightarrow y) \rightarrow (y \rightarrow ((x \rightarrow y) \rightarrow 0))'
\end{aligned}$$

با استفاده از قضیه ۲.۴ قسمت ۱۱ داریم:

$$= (x \rightarrow y) \rightarrow ((y \rightarrow (x \rightarrow y)) \rightarrow (y \rightarrow 0))'$$

$$c_1 = (x \rightarrow y) \rightarrow ((x \rightarrow (y \rightarrow y)) \rightarrow (y \rightarrow 0))'$$

$$c_2 = (x \rightarrow y) \rightarrow ((x \rightarrow 1) \rightarrow (y \rightarrow 0))'$$

$$= (x \rightarrow y) \rightarrow (1 \rightarrow (y \rightarrow 0))'$$

$$= (x \rightarrow y) \rightarrow (1 \rightarrow y)'$$

با استفاده از قضیه ۲.۴ قسمت ۱ و ۸ داریم:

$$8 = (x \rightarrow y) \rightarrow (y)'$$

$$= (x \rightarrow y) \rightarrow y$$

$$4 = x \vee y$$

حال چون $(x \rightarrow y)' \in A$ و $y \in A$ بنا به تعریف ۳.۴ قسمت L_4 داریم:

$y \vee (x \rightarrow y)' \in A$. از طرفی ثابت شد $y \vee (x \rightarrow y)' = x \vee y$ پس

$x \vee y \in A$. اما چون $x \leq x \vee y$ و $x \vee y \in A$ و اینکه A یک ایده ال شبکه ای

است. بنابراین $x \in A$. در نتیجه می توان گفت A یک ایده ال Li از جبر L می باشد.