

المعاصرة الساتر

الاشيئة ...

تحريف : لتكن (L, \vee, \wedge) و (L', \vee, \wedge) شبكتين و $\alpha : L \rightarrow L'$ نقول ان α تناكك شبيكي اذا وفقط اذا تحقق :

$$a, b \in L : \alpha(a \vee b) = \alpha(a) \vee \alpha(b)$$

$$\alpha(a \wedge b) = \alpha(a) \wedge \alpha(b)$$

- اذا كان α متباينة فاننا نقول ان α تطبيق عكس الشبكتين L الى L'
- اذا كان α تناكك شبيكي نقابل فان α يسمي تماثل شبيكي
- نقول عن التناكك الشبيكي α انه تماثل مخالف اذا كان α تماثلاً وحقبة الشرط :

$$a, b \in L : a \leq b \Rightarrow \alpha(b) \leq \alpha(a)$$

* اذا ميكت ان نقول ان التناكك الشبيكي هو تناكك شبيكي متبايناً

مبرهنة : اذا كان $\alpha : L \rightarrow L'$ تطبيق عكس للشبكتين L الى L' [التناكك متبايناً] فان α يكون تطبيق عكس لـ L الى L' لتجهيز عكس مرتبة الاشبكت :

بما ان α تناكك شبيكي وعكس لـ L الى L' فيكون α متبايناً وبالتالي خاصية العكس لتجهيزك حقبة :

بصراحة ان α تطبيق : اي يجب ان نبرهنه :

$$x, y \in L : x \leq y \iff \alpha(x) \leq \alpha(y)$$

$$\alpha(x) \leq \alpha(y) \iff \alpha(x) \wedge \alpha(y) = \alpha(x)$$

$$x \leq y \iff x = x \wedge y \iff \alpha(x) = \alpha(x \wedge y) \iff \alpha(x) \wedge \alpha(y) = \alpha(x)$$

عكس هذه المبرهنة : اذا كان يوجد تطبيق متباين بين مجموعتين مرتبتين. هل هذا يقفني انه تطبيق عكس للشبكتين مرفقة لتبينة جبرية .

ليس صحيح .

مثال : اذا كانت $L = (\mathbb{N}^*, \leq)$ شبكتين ولتكن لدينا علاقة الترتيب معرفة بالشكر

$$x, y \in L : x \leq y \iff x \mid y$$

وليكن لدينا $L' = (\mathcal{D}(M), \subseteq)$ مجموعة كل اجزاء M مرتبة وحقبة علاقة الاحتواء وهو ايضاً شبكتين .

لفرض $\alpha : L \rightarrow L'$

$$x \in L : \alpha(x) = D_x = \{y \in M : y \mid x\}$$

ان α هو تطبيق عكس للشبكتين L الى L' لتجهيز مرتبة

متباينة لان $L \subseteq L'$ كلا عنصر قاسم لنفسه

لثبت انه ليس شكلا سيكري : مثال ما كس :

$$2, 3 \in L : G(2) = \{1, 2\}, G(3) = \{1, 3\}$$

$$Lcm\{2, 3\} \leftarrow G(2 \vee 3) = G(6) = \{1, 2, 3, 6\}$$

$$G(2) \vee G(3) \neq G(2 \vee 3) \Rightarrow$$

ليس شكلا سيكري . اذاً هو ليس طبيعة عنده كسبيكان .

مثال: اذا كانت G زمرة و $L = (N(G), \subseteq)$ مجموعة الزمر الجزئية الناهية لـ G

$$L' = (S(G), \subseteq)$$

$$G : L \rightarrow L'$$

$$a \in L : G(a) = a$$

• G الطبيعة متباينة كمتجموعت مرتبة (تباينة قانوي)

• G ليس شكلا سيكري لان اجتماع ايزمورفية جزئيات ليس بالضرورة ان يكون زمرة جزئية .

$$A, B \in L : G(A) \vee G(B) = G(A) \cup G(B) = A \cup B$$

$$G(A \vee B) = \langle A \cup B \rangle$$

$$\Rightarrow G(A \vee B) \neq G(A) \vee G(B) \Rightarrow$$

تعريف : لتكن (L, \leq) و (L', \leq) مجموعتين مرتبتين نقول ان التغطية

$G : L \rightarrow L'$ رتيب اذا وفقط اذا حققت :

$$a, b \in L : a \leq b \Rightarrow G(a) \leq G(b)$$

مثال: لتكن $L = (\{0, x, y, 1\}, \leq)$ و $0 \leq x \leq 1$ و $0 \leq y \leq 1$

و x و y غير مقترنين و فقط \leq (اي ان هذه المجموعة مرتبة جزئياً)

$$L' = (\{0, z, 1\}, \leq) \text{ و } 0 \leq z \leq 1$$

ولتعرف $G : L \rightarrow L'$ رتبة ما يلي : (سنعرفه عند كل عنصر لان المجموعة منتهية)

$$G(0) = 0, G(1) = 1, G(x) = G(y) = z$$

• لثبت ان هذا التغطية رتيب :

$$0 \leq x \leq 1 \Rightarrow G(0) = 0 \leq G(x) = z \leq 1 = G(1)$$

$$0 \leq y \leq 1 \Rightarrow G(0) = 0 \leq G(y) = z \leq 1 = G(1)$$

وبالتالي G رتيب .

• لكل φ تناكلي : ندعى ان φ تناكلي شبيكي لان :

* لدينا حسب تعريف افضر اعداد $x \vee y = \sup \{x, y\} = 1$

الاصح \sup لان φ غير اذن هو افضر اعداد $x \leq 1$ و $y \leq 1$ ومنه اعدادك ولا يوجد

اذن φ ليس تناكلي شبيكي $\varphi(x \vee y) \neq \varphi(x) \vee \varphi(y)$
 خاصية الانمو $\varphi(x) \vee \varphi(y) = z \vee z = z$

مبرهنة : لكن L و L' شبيكين ان كل تماثل بين L و L' مجموعة مرتبة هو تماثل بين L و L' شبيكي . (تماثل شبيكي)

« هذا يعني ان عكس المبرهنة السابقة يتحقق في صيغة ان يكون التماثل عكس (تماثل) »

الاشكالات :

ليكن $L \rightarrow L'$ تماثل بين L و L' مجموعة مرتبة . ربما انه تماثل فهو تقابل (متباين وعكس)

لا نرى تم المطلوب يجب ان نثبت ان φ تناكلي شبيكي :

هذا الكد مهم من المجموعة $a \leq a \vee b \Rightarrow \varphi(a) \leq \varphi(a \vee b)$
 مرتبة (طبيعية مرتبة) $b \leq a \vee b \Rightarrow \varphi(b) \leq \varphi(a \vee b)$
 ومنه $\varphi(a \vee b)$ هو حد اعلى للمجموعة $\{\varphi(a), \varphi(b)\}$

لنثبت ان $\varphi(a \vee b)$ افضر اعداد تماثل :

ليكن t حد اعلى للمجموعة $\{\varphi(a), \varphi(b)\}$ وهذه ايضا ان $\varphi(a) \leq t$ و $\varphi(b) \leq t$ لدينا $t \in L'$ و φ عكس وبالتالي يوجد $s \in L$ حيث

$\varphi(s) = t$

$\Rightarrow \left. \begin{matrix} \varphi(a) \leq \varphi(s) \\ \varphi(b) \leq \varphi(s) \end{matrix} \right\} \Rightarrow \varphi(a) \vee \varphi(b) \leq \varphi(s) = t$

وبما ان φ متباين فبات :

$a \leq s$ و $b \leq s$

$\Rightarrow a \vee b \leq s$

$\Rightarrow \varphi(a \vee b) \leq \varphi(s) = t$

وبالتالي $\varphi(a \vee b)$ هو افضر اعداد اي :

*..... $\varphi(a) \vee \varphi(b) = \varphi(a \vee b) = \sup \{\varphi(a), \varphi(b)\}$

مبر تعريف \sup

$$\begin{aligned} a \wedge b \leq a & \Rightarrow \varphi(a \wedge b) \leq \varphi(a) \\ a \wedge b \leq b & \Rightarrow \varphi(a \wedge b) \leq \varphi(b) \end{aligned} \quad \textcircled{*}$$

وبالتالي $\varphi(a \wedge b)$ هو حد أدنى للمجموعة $\{\varphi(a), \varphi(b)\}$
 لنثبت ان $\varphi(a \wedge b)$ هو أكبر حد أدنى: «inf»
 لنفرض ان t حد أدنى للمجموعة $\{\varphi(a), \varphi(b)\}$:
 لدينا $t \in L$ و φ عامر وبالتالي:

$$\begin{aligned} \exists s \in L : \varphi(s) = t & \text{ (بافتراضية)} \\ t \leq \varphi(a) \Rightarrow \varphi(s) \leq \varphi(a) & \Rightarrow s \leq a \\ t \leq \varphi(b) \Rightarrow \varphi(s) \leq \varphi(b) & \Rightarrow s \leq b \end{aligned}$$

$$\Rightarrow s \leq a \wedge b \Rightarrow t = \varphi(s) \leq \varphi(a \wedge b)$$

بافتراضية الطرفية

ومن ثم $\varphi(a \wedge b)$ أكبر حد أدنى للمجموعة $\{\varphi(a), \varphi(b)\}$
 $\varphi(a \wedge b) = \inf \{\varphi(a), \varphi(b)\} = \varphi(a) \wedge \varphi(b)$... *
 حسب تعريف inf

من * و * في ان φ تناكرا سيك

تمرينة:

• لتكن (L, \wedge, \vee) شبكة و $a, b, c \in L$ \square و \square متكافئتين:
 $a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$ \square (شرط الشبكة التوزيعية)
 $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$ \square

Finished Lecture ...