

Άλγεβρες Heyting και Boole

Ορισμός 1. Έστω (L, \leq) ένα φραγμένο δικτυωτό. Αν για κάθε $a, b \in L$ υπάρχει μέγιστο στοιχείο c τέτοιο ώστε $a \wedge c \leq b$ τότε το δικτυωτό L λέγεται **άλγεβρα Heyting**.

Ορίζουμε το στοιχείο

$$a \rightarrow b = \vee \{x / a \wedge x \leq b\}$$

Αν 0 συμβολίζει το ελάχιστο στοιχείο του L , ορίζουμε

$$\neg a = a \rightarrow 0 = \vee \{x / a \wedge x \leq 0\}$$

Ορισμός 2. Αν για κάθε στοιχείο a μιας άλγεβρας Heyting L ισχύει:

$$\neg \neg a = a$$

τότε η άλγεβρα Heyting L λέγεται **άλγεβρα Boole**.

Παράδειγμα 1. Η άλγεβρα $\mathbf{2} = \{0, 1\}$ με δύο στοιχεία $0, 1$ και $0 \leq 1$, είναι άλγεβρα Boole

Απάντηση. Πράγματι, η $\mathbf{2}$ είναι δικτυωτό και υπάρχουν τα στοιχεία

$$0 \rightarrow 1 = \vee \{x / 0 \wedge x \leq 1\} = \vee \{0, 1\} = 1$$

$$0 \rightarrow 0 = \vee \{x / 0 \wedge x \leq 0\} = \vee \{0\} = 0$$

$$1 \rightarrow 1 = \vee \{x / x \wedge 1 \leq 1\} = \vee \{1\} = 1$$

$$1 \rightarrow 0 = \vee \{x / x \wedge 1 \leq 0\} = \vee \{\emptyset\} = 0$$

Επίσης

$$\neg 0 = 0 \rightarrow 0 = 0 \quad \text{και} \quad \neg \neg 0 = \neg 1 = 1 \rightarrow 0 = 0, \text{ οπότε } \neg \neg 0 = 0$$

$$\neg 1 = 1 \rightarrow 0 = 0 \quad \text{και} \quad \neg \neg 1 = \neg 0 = 0 \rightarrow 1 = 1, \text{ οπότε } \neg \neg 1 = 1$$

Παράδειγμα 2. Να δείξετε ότι το δικτυωτό $L = \{0, 1, a, b\}$ είναι μια άλγεβρα Boole.

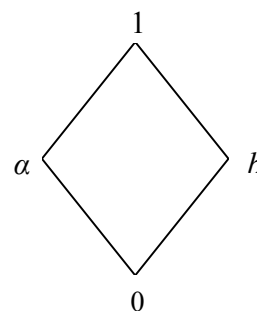
Απάντηση. Είναι

$$a \rightarrow 0 = \vee \{x / a \wedge x \leq 0\} = \vee \{\emptyset\} = 0$$

$$\text{άρα } \neg a = 0, \quad \neg \neg a = \neg 0 = 1 = a \rightarrow 0 = \vee \{x / 1 \wedge x \leq 0\} = \vee \{\emptyset\} = 0,$$

οπότε $\neg \neg a = a$.

Ανάλογα δείχνουμε ότι $\neg \neg b = b$



Ακόμη $\neg 1 = 1 \rightarrow 0 = \vee\{x / x \wedge 1 \leq 0\} = \vee\{0\} = 0$ και

$\neg \neg 1 = \neg 0 = 0 \rightarrow 0 = \vee\{x / x \wedge 0 \leq 0\} = \vee\{a, b, 1\} = 1$, άρα $\neg \neg 1 = 1$

Επομένως, το δικτυωτό $\{0, a, b, 1\}$ είναι άλγεβρα Boole

Παράδειγμα 3. Να δείξετε ότι το $A = \{0, a, 1\}$ είναι ένα επιμεριστικό δικτυωτό αλλά δεν είναι άλγεβρα Boole.

Απάντηση

Το A είναι επιμεριστικό δικτυωτό αφού π.χ.

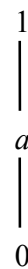
$$a \vee (1 \wedge 0) = a \vee 0 = a \quad \text{και} \quad (a \vee 1) \wedge (a \vee 0) = 1 \wedge a = a.$$

Έχουμε ότι

$$a \rightarrow 0 = \vee\{x / x \wedge x \leq 0\} = \vee\{0\} = 0, \text{ οπότε } \neg a = 0$$

$$\neg \neg a = \neg 0 = 0 \rightarrow 0 = \vee\{x / x \wedge 0 \leq 0\} = \vee\{a, 0, 1\} = 1$$

δηλαδή $\neg \neg a = 1 \neq a$, άρα το $\{0, a, 1\}$ δεν αποτελεί άλγεβρα Boole.



Παράδειγμα 4. Η διάταξη του διπλανού σχήματος αποτελεί άλγεβρα Heyting αλλά όχι Boole.

Απάντηση. Ελέγχουμε την ύπαρξη των στοιχείων $x \rightarrow y$.

Έχουμε για παράδειγμα:

$$a \rightarrow b = \vee\{x / a \wedge x \leq b\} = \vee\{0\} = 0$$

$$b \rightarrow c = \vee\{x / x \wedge b \leq c\} = \vee\{a, b, c\} = c$$

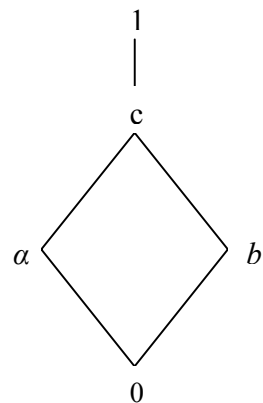
Δηλαδή αποτελεί άλγεβρα Heyting.

Αλλά ισχύει

$$\neg c = c \rightarrow 0 = \vee\{x / c \wedge x \leq 0\} = 0 \text{ και}$$

$$\neg \neg c = \neg 0 = \vee\{x / 0 \wedge x \leq 0\} = 1, \text{ δηλαδή } \neg \neg c \neq c,$$

το οποίο σημαίνει ότι η άλγεβρα του διπλανού σχήματος δεν είναι Boole.



Ασκήσεις

Άσκηση 1. Να δείξετε ότι για ένα σύνολο X το $\{P(X), \cap, \cup\}$ είναι άλγεβρα Heyting με $A \wedge B = A \cap B$ και $A \vee B = A \cup B$ και $\neg A = X - A$ (το συμπληρωματικό του A)

Απάντηση. Η επιμεριστική ιδιότητα της τομής ως προς την ένωση συνόλων (αλλά και της ένωσης ως προς τη τομή) ως γνωστό ισχύει.

Ακόμη για $A, B \subseteq X$ έχουμε

$$A \rightarrow B = \vee \{ C / A \wedge C \subseteq B \} = \vee \{ C / A \cap C \subseteq B \} = B, \text{ αφού } A \cap B \subseteq B$$

$$\neg A = A \rightarrow 0 = \vee \{ B / A \cap B \subseteq \emptyset \} = X - A \text{ (αφού } A \cap \emptyset = \emptyset, \emptyset \subseteq \emptyset)$$

$$\neg \neg A = \neg (X - A) = A, \quad \forall A \in P(X), \text{ οπότε η άλγεβρα } \{P(X), \cap, \cup\} \text{ είναι άλγεβρα Boole.}$$

Άσκηση 2. Δείξτε ότι σε μια άλγεβρα Heyting $a \leq b$ αν και μόνον αν $1 \leq a \rightarrow b$.

Απάντηση. Έστω ότι $a \leq b$ και θα δείξουμε ότι $1 \leq a \rightarrow b$.

Είναι

$$a \rightarrow b = \vee \{ x / a \wedge x \leq b \} = \vee \{ \dots, a, b, 1 \} = 1,$$

οπότε $1 \leq 1$ και ισχύει το ζητούμενο.

Αντίστροφα, έστω ότι ισχύει $1 \leq a \rightarrow b$. Θα δείξουμε τότε ότι $a \leq b$.

Έχουμε

$$1 \leq a \rightarrow b = \vee \{ x / a \wedge x \leq b \} = 1, \text{ αφού } 1 = \max \text{ της άλγεβρας. Δηλαδή}$$

$$1 = \{ x / a \wedge x \leq b \}, \text{ οπότε } a \wedge 1 \leq b \text{ απ' όπου προκύπτει } a \leq b.$$

Άσκηση 3. Να δείξετε ότι σε μια άλγεβρα Heyting ισχύει πάντοτε $a = 1 \rightarrow a$.

Απάντηση. Ως γνωστό ισχύει

$$1 \rightarrow a = \{ x / 1 \wedge x \leq a \} = \{ x / x \leq a \},$$

οπότε

$$\vee\{x/x \leq a\} = a \text{ και επομένως } 1 \rightarrow a = a$$

Άσκηση 4. Να δείξετε ότι σε μια άλγεβρα Heyting ισχύει $a \leq b \rightarrow c$ αν και μόνο αν $b \leq a \rightarrow c$.

Απάντηση. Έχουμε

$$a \leq b \rightarrow c = \vee\{x/b \wedge x \leq c\}$$

Επειδή για κάθε $x \in \{x/b \wedge x \leq c\}$ είναι $x \leq b \rightarrow c$ προκύπτει ότι και

$$a \in \{x/b \wedge x \leq c\} \Rightarrow b \wedge a = a \wedge b \leq c \Rightarrow$$

$$b \in \{x/a \wedge x \leq c\} \Rightarrow b \leq a \rightarrow c.$$

Εύκολα προκύπτει και το αντίστροφο.

Άσκηση 5. Να δείξετε ότι σε μια άλγεβρα Heyting ισχύει :

$$(i) \quad a \rightarrow (b \wedge c) = (a \rightarrow b) \wedge (a \rightarrow c)$$

$$(ii) \quad (a \vee b) \rightarrow c = (a \rightarrow c) \wedge (b \rightarrow c)$$

Απάντηση.

(i) Έχουμε

$$a \rightarrow (b \wedge c) = \vee\{x/a \wedge x \leq b \wedge c\} = z,$$

δηλαδή

$$a \wedge z \leq b \wedge c \leq \begin{cases} b \\ c \end{cases} \quad (1)$$

Έτσι αν θέσουμε

$$a \rightarrow b = \vee\{x/a \wedge x \leq b\} = z_1$$

$$a \rightarrow c = \vee\{x/a \wedge x \leq c\} = z_2$$

από τη σχέση (1) προκύπτει $z \leq z_1 \wedge z_2$ (2)

Επίσης

$$\left\{ \begin{array}{l} z_1 \wedge z_2 \leq z_1 \Rightarrow a \wedge (z_1 \wedge z_2) \leq b \\ z_1 \wedge z_2 \leq z_2 \Rightarrow a \wedge (z_1 \wedge z_2) \leq c \end{array} \right\} \Rightarrow a \wedge (z_1 \wedge z_2) \leq b \wedge c \Rightarrow$$

$$z_1 \wedge z_2 \in \{x/a \wedge x \leq b \wedge c\} \Rightarrow z_1 \wedge z_2 \leq \vee \{x/a \wedge x \leq b \wedge c\} = z$$

το οποίο σημαίνει ότι $z_1 \wedge z_2 \leq z$. (3)

Από τις σχέσεις (2) και (3) προκύπτει $z_1 \wedge z_2 = z$, δηλαδή το ζητούμενο.

(ii) Έστω $z = a \vee b \rightarrow c$. Τότε επειδή κάθε άλγεβρα Heyting είναι επιμεριστικό δικτυωτό έχουμε

$$\begin{aligned} z_1 \wedge z_2 = z &= \vee \{x/(a \vee b) \wedge x \leq c\} = \\ &= \vee \{x/(a \wedge x) \vee (b \wedge x) \leq c\} \Rightarrow (a \wedge z) \vee (b \wedge z) \leq c \Rightarrow \\ &= a \wedge z \leq c \text{ και } b \wedge z \leq c \end{aligned}$$

Αν θέσουμε $a \rightarrow c = \vee \{x/a \wedge x \leq c\} = z_1$ και $b \rightarrow c = \vee \{x/b \wedge x \leq c\} = z_2$, τότε από τα παραπάνω προκύπτει $z \leq z_1$ και $z \leq z_2$ και επομένως $z \leq z_1 \wedge z_2$.

Από την άλλη μεριά έχουμε

$$\begin{aligned} \left. \begin{array}{l} a \wedge z_1 \leq c \\ b \wedge z_2 \leq c \end{array} \right\} &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} a \wedge (z_1 \wedge z_2) \leq c \\ b \wedge (z_1 \wedge z_2) \leq c \end{array} \right\} \Rightarrow [a \wedge (z_1 \wedge z_2)] \vee [b \wedge (z_1 \wedge z_2)] \leq c \\ &\Rightarrow z_1 \wedge z_2 \leq \vee \{x/(a \wedge x) \vee (b \wedge x) \leq c\} = z \end{aligned}$$

Έτσι τελικά $z_1 \wedge z_2 = z$.

Άσκηση 6. Να δείξετε ότι η συνάρτηση $\neg a = a \rightarrow 0$ σε μια άλγεβρα Heyting είναι αντιτονική.

Απάντηση. Έστω A μια άλγεβρα Heyting. Για να είναι η συνάρτηση $A \xrightarrow{\neg} A$ με $a \rightarrow \neg a$ αντιτονική θα πρέπει για τυχαία $a, b \in A$ με $a \leq b$ να προκύπτει $\neg b \leq \neg a$. Δηλαδή να ισχύει

$$\vee \{x/b \wedge x \leq 0\} \leq \vee \{x/a \wedge x \leq 0\}.$$

Αν όμως $x \in \{x/b \wedge x \leq 0\}$, τότε αφού $a \wedge x \leq b \wedge x$ έπεται ότι $x \in \{x/a \wedge x \leq 0\}$. Τελικά παίρνουμε το ζητούμενο $\neg b \leq \neg a$.

Άσκηση 7. Να δείξετε ότι σε μια άλγεβρα Heyting ισχύει η εξής ταυτότητα (κανόνας *De Morgan*)

$$\neg(a \vee b) = \neg a \wedge \neg b$$

Απάντηση. Έχουμε με τη βοήθεια της άσκησης 5 ότι

$$\neg(a \vee b) = (a \vee b) \rightarrow 0 = (a \rightarrow 0) \wedge (b \rightarrow 0) = \neg a \wedge \neg b.$$

Άσκηση 8. Να δείξετε ότι σε μια άλγεβρα Boole ισχύουν

$$1. a \wedge b = \neg(\neg a \vee \neg b)$$

$$2. a \vee b = \neg(\neg a \wedge \neg b)$$

Απάντηση. 1) Από το τύπο του *De Morgan* (ασκ. 7) έχουμε

$$\neg(\neg a \vee \neg b) = \neg\neg a \wedge \neg\neg b = a \wedge b$$

2) Με τη βοήθεια πάλι του τύπου του *De Morgan* και του γεγονότος ότι πρόκειται για άλγεβρα Boole παίρνουμε

$$\neg(\neg a \wedge \neg b) = \neg[\neg(a \vee b)] = \neg\neg(a \vee b) = a \vee b.$$