

9. Hálók

9.1 Alapfogalmak

9.1.1 Definíció: a (H, \leq) struktúra részbenrendezett halmaz, ha \leq a H halmazon értelmezett reláció, amely

- (1) reflexív, azaz $\forall a \in H: a \leq a$,
- (2) antiszimmetrikus; ez reflexív relációra azt jelenti, hogy $a \leq b, b \leq a \Rightarrow a = b$,
- (3) tranzitív, azaz $a \leq b, b \leq c \Rightarrow a \leq c$.

Alternatív definíció: $(H, <)$ részbenrendezett halmaz, ha

- (1*) antireflexív, azaz $\nexists a \in H: a < a$,
- (2*) antiszimmetrikus; ez antireflexív relációra azt jelenti, hogy $\nexists a, b \in H: a < b, b < a$,
- (3*) tranzitív, azaz $a \neq b, b < c \Rightarrow a < c$.

Ekkor a relációt részbenrendezésnek nevezzük.

Ha \leq egy, az első feltételhármast megfelelő részbenrendezés, akkor $a < b \Leftrightarrow (a \leq b \text{ és } a \neq b)$ a második feltételhármast teljesíti. Ha pedig $<$ második típusú részbenrendezés, akkor $a \leq b \Leftrightarrow (a < b \text{ vagy } a = b)$ első típusú részbenrendezés. Tehát nem okoz komoly zavart, ha ugyanazt az elnevezést alkalmazzuk mindkét esetre. (Általában a csillag nélküli feltételeket fogjuk használni.)

9.1.2 Definíció: (L, \leq) (teljesen) rendezett halmaz vagy más néven lánc, ha részbenrendezett halmaz és bármely két elem összehasonlítható, azaz $\forall a, b: (a \leq b \text{ vagy } b \leq a)$. Ekkor \leq -t rendezésnek hívjuk.

9.1.3 Definíció: a (H, \leq) és (H', \leq) részbenrendezett halmazok izomorfak, ha található olyan $\varphi: H \rightarrow H'$ bijekció, amelyre φ és φ^{-1} is rendezéstartó, azaz $\forall a, b \in H: (a \leq b \Rightarrow \varphi(a) \leq \varphi(b))$ és $\forall a', b' \in H': (a' \leq b' \Rightarrow \varphi^{-1}(a') \leq \varphi^{-1}(b'))$. (A feltétel átírható $a \leq b \Leftrightarrow \varphi(a) \leq \varphi(b)$ alakba.) Jelölése $(H, \leq) \simeq (H', \leq)$.

Megjegyzés: nem felesleges kikötni, hogy φ^{-1} is legyen művelettartó, ugyanis csak így lehet elkerülni, hogy nem összehasonlítható elemek φ alkalmazása után összehasonlíthatóvá váljanak. Ha kikötjük, hogy $a \not\leq b \Rightarrow \varphi(a) \not\leq \varphi(b)$, abból már következik, hogy φ^{-1} is rendezéstartó.

A következő négy definícióban jelöljön (H, \leq) részbenrendezett halmast.

9.1.4 Definíció: $a, b \in H$ -ra b fedi a -t, ha $a < b$ és $\nexists c \in H: a < c < b$ (azaz b minimális az a -nál nagyobb elemek között). Jelölése $a < b$ vagy $b \succ a$.

9.1.5 Definíció: legyen $A \subseteq H$. A $b \in H$ elem felső korlátja A -nak, ha $\forall a \in A: a \leq b$. $c \in H$ alsó korlátja, ha $\forall a \in A: c \leq a$. Amennyiben A -hoz található ilyen $b \in H$ ill. ilyen $c \in H$, úgy A -t felülről ill. alulról korlátosnak nevezzük. A korlátos, ha mindkét irányból korlátos.

9.1.6 Definíció: legyen $A \subseteq H$. $m \in H$ legkisebb felső korlátja avagy szuprémuma A -nak, ha felső korlátja, továbbá A minden x felső korlátjára $m \leq x$. $m' \in H$ legnagyobb alsó korlátja avagy infimuma A -nak, ha alsó korlátja, továbbá A minden x' alsó korlátjára $x' \leq m'$. Jelölése $m = \sup(A)$ ill. $m' = \inf(A)$.

Az antiszimmetria miatt $\sup(A)$ és $\inf(A)$ egyértelmű, valahányszor létezik.

Jelölés: $\sup(a, b)$ -vel és $\inf(a, b)$ -vel $\sup(\{a, b\})$ -t és $\inf(\{a, b\})$ -t jelöljük, amennyiben ezek léteznek.

9.1.7 Definíció: (H, \leq) háló, ha $\forall a, b \in H: (\exists \sup(a, b) \text{ és } \exists \inf(a, b))$. Ekkor $\sup(a, b)$ -t $a \wedge b$ -vel, $\inf(a, b)$ -t $a \vee b$ -vel jelöljük ($a \wedge b$ -t szokás metszetnek, $a \vee b$ -t uniónak hívni).

Példák:

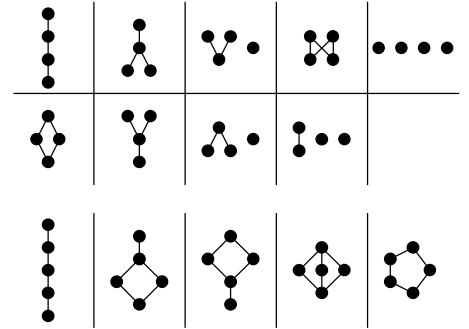
- minden lánc háló, mert $a \leq b$ esetén $a \wedge b = a$ és $a \vee b = b$ léteznek.
- $(\mathcal{P}(H), \subseteq)$ háló, mert $A, B \subseteq H$ esetén $A \wedge B = A \cap B$, $A \vee B = A \cup B$ teljesül.

9.2 Részbenrendezett halmazok ábrázolása

Egy (H, \leq) véges részbenrendezett halmaz ábráját az alábbi módon készítjük el: Kijelölünk a síkon egy „felfele” irányt (jellemzően a lap aljától a lap teteje felé). H minden egyes elemének injektív módon megfeleltetjük a sík pontjait úgy, hogy ha valamely a, b -re $a < b$, akkor b feljebb kerüljön a -nál. Kössük össze azon elemek képeit, melyek egyike fedi a másikat. (Ha szaggatott vonallal kötünk össze két elemet, az azt jelenti, hogy összehasonlíthatóak, de nem feltétlenül fedi egyik a másikat. Ez akkor hasznos, ha nem akarunk minden elemet berajzolni.)

Az ábra elkészítése messze nem egyértelmű, viszont az ábra (izomorfia erejéig) egyértelműen meghatározza a hozzátartozó hálót. Ugyanis $a < b$ pontosan akkor teljesül, ha a -ból el lehet jutni élek mentén b -be úgy, hogy minden érintett élen felfele megyünk (ez könnyen ellenőrizhető).

Példa: a felső ábrán az összes páronként nemizomorf négyelemű részbenrendezett halmaz látható. Az első oszlop két eleme háló, a többi elem nem. Az alsó ábra az ötelemű hálókat mutatja; az első három disztributív, a negyedik moduláris, de nem disztributív, míg az utolsó nem moduláris. (Ezeket a tulajdonságokat később definiálni fogjuk.)



9.3 Hálóaxiómák

9.3.1 Állítás: ha (L, \leq) háló, akkor a \wedge, \vee műveletekre az alábbiak teljesülnek:

- (L1) $a \wedge a = a \vee a = a \quad \forall a \in L$ -re, azaz \wedge, \vee idempotens,
- (L2) $a \wedge b = b \wedge a, a \vee b = b \vee a \quad \forall a, b \in L$ -re, azaz \wedge, \vee kommutatív,
- (L3) $(a \wedge b) \wedge c = a \wedge (b \wedge c), (a \vee b) \vee c = a \vee (b \vee c) \quad \forall a, b, c \in L$ -re, azaz \wedge, \vee asszociatív,
- (L4) $(a \wedge b) \vee a = a, (a \vee b) \wedge a = a \quad \forall a, b \in L$ -re (abszorpció tulajdonság).

Ezek mind triviálisan leellenőrizhetők.

Megjegyzés: ha az (L, \wedge, \vee) algebrai struktúrában a \wedge, \vee műveletekre teljesül a (L2), (L3) és (L4), akkor (L1) is.

9.3.2 Definíció: ha (H, \leq) háló, $n \in \mathbb{Z}^+$ és $a_1, \dots, a_n \in H$, akkor legyen $\bigvee_{i=1}^n a_i = a_1 \vee a_2 \vee a_3 \vee \dots \vee a_{n-1} \vee a_n$ és $\bigwedge_{i=1}^n a_i = a_1 \wedge a_2 \wedge a_3 \wedge \dots \wedge a_{n-1} \wedge a_n$. (A definíció értelmes, mert \wedge, \vee egyaránt asszociatív, így hát zárójelek nélkül is van értelme az $a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_n$ és $a_1 \wedge a_2 \wedge \dots \wedge a_n$ kifejezéseknek. Mivel kommutatívok is, a sorrend sem számít.)

Megjegyzés: ha (H, \leq) háló, akkor minden véges A részhalmazának van szuprémuma és infimuma, mégpedig $\bigvee_{a \in A} a$ és $\bigwedge_{a \in A} a$.

Egy végtelen részhalmaznak nem mindig van szuprémuma és infimuma, pl. a (\mathbb{Q}, \leq) lánccban a $-\pi$ és π közé eső rac. számok A halmaza korlátos, de \mathbb{Q} -ban $\nexists \sup(A), \nexists \inf(A)$. Ezért nem érdektelen az alábbi definíció:

9.3.3 Definíció: (H, \leq) teljes háló, ha tetszőleges A részhalmazára $\exists \sup(A)$ és $\exists \inf(A)$. Nyilván minden véges háló teljes.

Definíció: ha H -nak van legnagyobb eleme (azaz felső korlátja), akkor azt 1 -el jelöljük. Ha van legkisebb, azt 0 -val. Ha mindkettő létezik, akkor H korlátos háló. Nyilván minden teljes háló korlátos. (A jelölés onnan származik, hogy ha \mathbb{N} felett az $a \leq b \Leftrightarrow b|a$ relációval definiált hálót tekintjük, abban 0 a legkisebb, 1 a legnagyobb elem.)

Elnevezés: két állítást, feltételt, bizonyítást stb. egymás duálisának nevezzük, ha a $\wedge \leftrightarrow \vee, \geq \leftrightarrow \leq, > \leftrightarrow <, \inf \leftrightarrow \sup, \min \leftrightarrow \max$ (stb.) cserék elvégzésével (és esetleg átbetűzéssel) egymásba alakíthatóak. Minthogy ez a megfeleltetés az (L1)...(L5) axiómákat nem változtatja, ha egy állítás levezethető az axiómákból, akkor a duális is és viszont. (Vigyázat, az esetleges feltételek helyett is a duálisukat kell venni, tehát pl. $a \vee b = c$ nem ekvivalens $a \wedge b = c$ -vel.)

9.3.4 Állítás: ha az (L, \wedge, \vee) struktúra teljesíti 9.3.2 feltételeit, akkor háló (értsd: alkalmas \leq relációval (L, \leq) háló és ebben a hálóban $\inf(a, b) = a \wedge b$ és $\sup(a, b) = a \vee b$).

Bizonyítás: legyen $a \leq b \Leftrightarrow a \vee b = b$.


Vegyük észre, hogy $a \vee b = b \Leftrightarrow a \wedge b = a$. (A két irány egymás duálisa, tehát elég az egyik irányt igazolni: $a \wedge b = a \Rightarrow a \vee b = (a \wedge b) \vee b \stackrel{(I4)}{=} b$.)

Belátjuk, hogy a fent definiált reláció részbenrendezés. Reflexív, mert $a \vee a \stackrel{(I1)}{=} a$, azaz $a \leq a$. Antiszimmetrikus, mert $a \leq b, b \leq a$ esetén $a = a \vee b \stackrel{(I2)}{=} b \vee a = b$. Transzitiv, mert $a \leq b, b \leq c$, azaz $a \vee b = b, b \vee c = c$ esetén $a \vee c = a \vee (b \vee c) \stackrel{(I3)}{=} (a \vee b) \vee c = b \vee c = c$.

Az van még hátra, hogy $a \vee b = \sup(a, b)$. $a \wedge (a \vee b) \stackrel{(I2)}{=} (a \vee b) \wedge a \stackrel{(I4)}{=} a$, tehát $a \leq a \vee b$. Hasonlóan $b \leq a \vee b$, tehát felső korlát. Ha $a, b \leq x$, akkor $a \vee x = b \vee x = x$. Ekkor $a \vee (b \vee x) = x \stackrel{(I3)}{\Rightarrow} (a \vee b) \vee x = x \Rightarrow (a \vee b) \leq x$, így $a \vee b$ valóban legkisebb felső korlát. $a \vee b = \sup(a, b)$ ennek duálisa, szintén igaz. Ezzel az állítást beláttuk.

9.3.5 Definíció: L háló duálisa az az L^* háló, amelynek alaphalmaza L alaphalmazával azonos, a \wedge és az \vee műveletek pedig felcserélődnek. Könnyen látható, hogy a műveletek által indukált részbenrendezés is megfordul. A duális háló ábráját L ábrájából a felfele és lefele irányok felcserélésével kapjuk. L duálisának duálisa önmaga. Az is nyilvánvaló, hogy egy állítás pontosan akkor igaz L -ben, ha duálisa igaz L duálisában.

9.3.6 Definíció: L' részhálója $(L, \wedge, \vee,)$ -nek, ha $L' \subseteq L$ nem üres részhalmaz és zárt a \wedge, \vee műveletekre. Jelölése $L' \leq L$.

Példa: az ábrán -  - látható L hálóban a L' halmaza az L -ből örökölt relációra nézve mint részbenrendezett halmaz hálót alkotnak, de L' nem részhálója L -nek, mert a két nem-összehasonlítható elemre az \vee művelet L' -ben mást ad, mint L -ben.

9.3.7 Definíció: az L, L' hálók izomorfak, ha mint részbenrendezett halmazok izomorfak, azaz található olyan $\varphi: L \rightarrow L'$ bijekció, hogy φ és φ^{-1} rendezéstartó.

Állítás: $\varphi: (L, \wedge, \vee) \rightarrow (L', \wedge, \vee)$ pontosan akkor hálóizomorfizmus, ha művelettartó bijekció.

Bizonyítás: φ pontosan akkor művelettartó, ha φ^{-1} művelettartó. Tudjuk, hogy $(L, \wedge, \vee,)$ egyértelműen megadja (L, \leq) -t és viszont, tehát ha φ, φ^{-1} művelettartó, akkor rendezéstartó. Egyszerű és érdektelen számolással adódik, hogy ha φ hálóizomorfizmus, akkor valóban művelettartó.

9.4 Részcsoportháló, normálosztóháló, ideálháló

9.4.1 Definíció: G csoport $L(G)$ részcsoporthálójának elemei G részcsoportjai, $H_1 \leq H_2$ (rr. reláció) $\Leftrightarrow H_1 \leq H_2$ (részcsoport). Ekkor $H_1 \wedge H_2 = H_1 \cap H_2$ és $H_1 \vee H_2 = \langle H_1, H_2 \rangle$. A háló korlátos, $0 = \{1\}$ és $1 = G$.

Példák:

- $G \simeq Z_p$ valamely p prímre $\Leftrightarrow L(G) = \mathbb{I}$.
- $G \simeq Z_{p^k}$ valamely p prímre és $k \in \mathbb{Z}^+$ -ra $\Leftrightarrow L(G)$ a $k+1$ elemű lánc. Ebből \Rightarrow triviális; lássuk be a másik irányt. G ciklikus, mert ha nem lenne egyelemű generátorrendszere, akkor véve az $\langle a \rangle$ alakú részcsoportok közül egy maximálisat és egy $b \in G \setminus \langle a \rangle$ elemet sem $\langle a \rangle \leq \langle b \rangle$, sem $\langle a \rangle \geq \langle b \rangle$ nem teljesülhetne. Tehát $G \simeq Z_n$ valamely $n \in \mathbb{N}$ -re. n -nek nem lehet egynél több prímosztója, mert akkor a Z_p, Z_q részcsoportok nem lennének összehasonlíthatóak. Ezért $n = p^k$.
- $L(S_3) = L(Z_3 \times Z_3) = \langle \diamond \rangle$. A középső sorban $L(S_3)$ -ban az $\langle (123) \rangle \simeq Z_3$ és az $\langle (12) \rangle, \langle (13) \rangle, \langle (14) \rangle \simeq Z_2$ részcsoportok vannak, $L(Z_3 \times Z_3 = \langle a \rangle \times \langle b \rangle)$ esetén az $\langle a \rangle, \langle b \rangle, \langle ab \rangle, \langle a^2b \rangle \simeq Z_3$ részcsoportok.

Állítás: $G = Q \Leftrightarrow L(G) = \langle \diamond \rangle$.

Bizonyítás: $L(Q)$ ábrája valóban ez, a részcsoportok rendre (ez most és a jövőben is azt jelzi, hogy a háló elemeit az ábrán fentről lefelé, balról jobbra soroljuk fel) $Q, \langle i \rangle, \langle j \rangle, \langle k \rangle, \langle -1 \rangle, \langle 1 \rangle$. Azt kell még belátnunk, hogy $L(G) = L(Q) \Rightarrow G = Q$.

G véges csoport, mert véges sok részcsoportja van. Csak egy minimális részcsoportja van, tehát G rendjének csak egy prímosztója van a Cauchy-tétel szerint. Tehát G p -csoport. Csak egy Z_p -vel izomorf részcsoportja van, tehát vagy ciklikus p -csoport, vagy általánosított kvaterniócsoport. Ciklikus p -csoport részcsoporthálójának lánc, tehát $G \simeq Q_{2^k}$ és a részcsoportok megszámlálásából $k=3$ adódik.

Megjegyzés: nincs olyan csoport, amelynek részcsoporthálójának $\langle \diamond \rangle$. Ha ugyanis ez lenne $L(G)$, akkor G -nek csak egy maximális részcsoportja lenne. Eszerint ciklikus p -csoport kellene legyen, de akkor $L(G)$ lánc lenne.

9.4.2 Definíció: G csoport $N(G)$ normálosztóhálójának elemei G normálosztói, a reláció a tartalmazás. Ekkor $N_1 \wedge N_2 = N_1 \cap N_2$ és $N_1 \vee N_2 = \langle N_1, N_2 \rangle = N_1 N_2$. Korlátos háló, $0 = \{1\}$ és $1 = G$. Nyilván $N(G) \leq L(G)$.

9.4.3 Definíció: R gyűrűre és M (bal- vagy jobboldali) R -modulusra M részmodulushálója az, amit az ember gondolna. $M_1 \wedge M_2 = M_1 \cap M_2$ és $M_1 \vee M_2 = M_1 + M_2$. Korlátos.

9.4.4 Definíció: R gyűrű balideál-, jobbideál- és ideálhálója az, ami. Ebben $I_1 \wedge I_2 = I_1 \cap I_2$ és $I_1 \vee I_2 = I_1 + I_2$. Vegyük észre, hogy az első kettő azonos ${}_R R$ ill. R_R részmodulushálójával, a harmadik pedig ezek részhálója (a kettő metszete). Ez utóbbit $I(R)$ -el fogom jelölni. Kommutatív gyűrűben ezek mind azonosak.

Példák:

- $N(\mathbb{Z}_3 \times \mathbb{Z}_3) = L(\mathbb{Z}_3 \times \mathbb{Z}_3)$, mert kommutatív csoport.
- $N(Q) = L(Q)$, mert minden részcsoportha normálosztó.
- $N(S_3) = \{1\}$, mert egyetlen nem-triviális normálosztója A_3 .

9.5 Moduláris és disztributív hálók

9.5.1 Definíció: az L háló moduláris, ha teljesül rá

$$(L5) \quad (a \vee b) \wedge c = a \vee (b \wedge c) \quad \forall a, b, c \in L; a \leq c \text{ esetén.}$$

Ez az feltétel a $c \leftrightarrow a$ átbetűzéssel a duálisába megy át, tehát L moduláris \Leftrightarrow duális moduláris.

9.5.2 Megjegyzés: ha ezt is azonosság formájában akarjuk felírni, megtehetjük $a' = a \wedge c$ helyettesítéssel, ahol $a \in L$ tetszőleges (minden $a' \leq c$ előáll ilyen alakban, hiszen $a' = a' \wedge c$ és minden $a \in L$ -re $a \wedge c \leq c$):

$$(L5') \quad ((a \wedge c) \vee b) \wedge c = (a \wedge c) \vee (b \wedge c) \quad \forall a, b, c \in L \text{ esetén.}$$

Lemma: $x, y \leq u, v$ esetén $x \vee y \leq u \vee v$. Valóban, $x, y \leq u, v$ -ből $\sup(x, y)$ definíciója szerint $x \vee y \leq u, v$, amiből $\inf(u, v)$ definíciója szerint $x \vee y \leq u \wedge v$.

9.5.3 Állítás: tetszőleges L hálóban teljesül $a \leq c$ esetén $(a \vee b) \wedge c \geq a \vee (b \wedge c)$. (Alkalmazzuk a lemmát az $x = a$, $y = b \wedge c$, $u = b \wedge c$, $v = c$ elemekre.) Eszerint a modularitáshoz elegendő, hogy (L5)-ben ill. (L5')-ben ' \leq ' teljesüljön.

9.5.4 Definíció: az L háló disztributív, ha teljesül rá az alábbi két ekvivalens feltétel:

$$(L6) \quad a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c) \quad \forall a, b, c \in L\text{-re,}$$

$$(L6') \quad a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c) \quad \forall a, b, c \in L\text{-re.}$$

Mivel ezek egymás duálisai, L disztributív \Leftrightarrow duális disztributív.

Persze először be kell látnunk, hogy (L6) \Leftrightarrow (L6'), amihez a dualitás miatt elég (L6) \Rightarrow (L6'):

$$(a \wedge b) \vee (a \wedge c) \stackrel{(L6)}{=} ((a \wedge b) \vee a) \wedge ((a \wedge b) \vee c) \stackrel{(L4)}{=} a \wedge ((a \wedge b) \vee c) \stackrel{(L6)}{=} a \wedge ((a \vee c) \wedge (b \vee c)) = (a \wedge (a \vee c)) \wedge (b \vee c) \stackrel{(L4)}{=} a \wedge (b \vee c).$$

9.5.5 Állítás: $a \vee (b \wedge c) \leq (a \vee b) \wedge (a \vee c)$ minden hálóban teljesül, tehát a disztributivitáshoz elég, hogy (L6)-ban ' \geq ' teljesüljön. (Alkalmazzuk a lemmát az $x = a$, $y = b \wedge c$, $u = b \wedge c$, $v = b \wedge c$ esetre.) Hasonlóan minden hálóban igaz $a \wedge (b \vee c) \geq (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$, tehát (L6')-ben ' \leq ' elég a disztributivitáshoz.

Megjegyzés: a jövőben az axióma mindkét változatára (L6) néven fogok hivatkozni.

Állítás: minden lánc disztributív (esetszétválasztással bizonyítható).

9.5.6 Állítás: ha L disztributív, akkor moduláris. Ha ugyanis (L6) és $a \leq c$, akkor $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c) = (a \vee b) \wedge c$.

9.5.7 Állítás: legyen $L_1 \leq L$. Ekkor ha L moduláris, akkor L_1 is és ha L disztributív, akkor L_1 is.

Bizonyítás: az (L5') illetve (L6) axiómák nyilvánvalóan öröklődnek minden \wedge, \vee -re zárt részalalmazra.

9.5.8 Állítás: $N(G)$ moduláris.

Bizonyítás: 9.5.3 szerint elég belátni, hogy ha $A, B, C \triangleleft G$ és $A \subseteq C$, akkor $AB \cap C \subseteq A(B \cap C)$. A bal oldal egy tipikus x eleme felírható egyrészt $x = ab : a \in A, b \in B$ alakban, másrészt eleme C -nek, tehát $ab \in C$. Ezt balról szorozva $a^{-1} \in A \subseteq C$ -vel $b \in C$, azaz $b \in B \cap C$ és $ab \in A(B \cap C)$. Ezt akartuk belátni.

9.5.9 Állítás: részmodulusháló moduláris.

Bizonyítás: nyilván elég az állítást baloldali R -modulusokra belátni. Az kell, hogy ha $A \subseteq C$ és B egyaránt ${}_R M$ részmodulusai, akkor $(A+B) \cap C \subseteq A + (B \cap C)$. A bal oldal egy tipikus eleme $a+b=c$ alakba írható, ahol $a \in A, b \in B, c \in C$. Ekkor $b=c-a \in C$, azaz $b \in B \cap C$, kész vagyunk.

9.5.10 Következmény: ideálháló moduláris (továbbá minden bal- és jobbideálháló is).

9.5.11 Állítás: $N_5 = \diamond$ nem moduláris; $L = \blacklozenge$ moduláris, de nem disztributív.

Bizonyítás: legyenek \diamond elemei rendre $1, c, b, a, 0$. Ekkor $a \leq c$, de $(a \vee b) \wedge c = 1 \wedge c = c \neq a = a \vee 0 = a \vee (b \wedge c)$.

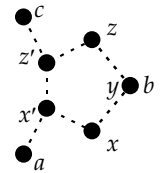
Legyenek \blacklozenge elemei rendre $1, c, b, a, 0$. Ekkor $a \wedge (b \vee c) = a \wedge 1 = a \neq 0 = 0 \vee 0 = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$, tehát L nem disztributív. Másrészt L részhálója $N(Z_3 \times Z_3) = L(Z_3 \times Z_3) = \blacklozenge$ -nak, ami 9.5.8 szerint moduláris. 9.5.7 alapján L is moduláris.

9.5.12 Tétel (Dedekind): L pontosan akkor moduláris, ha nincs N_5 -tel izomorf részhálója.

Bizonyítás: \Rightarrow : ha $N_5 \leq L$, akkor 9.5.7 és 9.5.11 szerint L nem moduláris.

\Leftarrow : tegyük fel, hogy a L nem moduláris, azaz valamely $a \leq c, b$ L -beli elemekre $a \vee (b \wedge c) < (a \vee b) \wedge c$. Legyen $y=b, z=a \vee b, x=b \wedge c, x'=a \vee x, z'=a \vee x, z'=z \wedge c$. Feltételeink szerint $x' < z'$.

Először azt látjuk be, hogy $N = \{x, x', y, z, z'\} \leq L$, azaz hogy zárt a \wedge, \vee műveletekre. $x \leq x' < z' \leq z$ lánc, így ez a négy elem zárt a műveletekre és $x \leq y \leq z$ miatt ez a három is. Azt kell már csak belátnunk, hogy $z' \vee y, x' \wedge y, x' \vee y$ és $z' \wedge y$ is N elemei.



$x' \vee y = (a \vee x) \vee b \stackrel{(\bar{12})}{=} a \vee ((b \wedge c) \vee b) \stackrel{(\bar{14})}{=} a \vee b = z$. Felhasználva $z' > x'$ -t és $z \geq z', y$ -t $z \geq z' \vee y \geq x' \vee y = z$, amiből $z' \vee y = z$. A duális számolás: $y \wedge z' = b \wedge (z \wedge c) = (b \wedge (b \vee a)) \wedge c = b \wedge c = x$ és $x \leq y \wedge x' \leq y \wedge z' = x$, amiből $y \wedge x' = x$. N tehát valóban részháló. Vegyük észre, hogy ezek szerint $x' \leq z', y \in N$ -re $(x' \vee y) \wedge z' = z \wedge z' = z' > x' = x' \wedge z = x' \vee (y \wedge z')$, tehát N nem moduláris. Eszerint $N \cong N_5$, mert N_5 az egyetlen legfeljebb ötelemű nem-moduláris háló.

9.6 Komplementumos háló, Boole-algebra

9.6.1 Definíció: legyen L korlátos háló, $a \in L$. $a' \in L$ komplementere avagy komplementuma a -nak, ha $a \vee a' = 1$ és $a \wedge a' = 0$. Ekkor persze a is komplementuma a' -nek.

Példák:

- korlátos láncban csak 0-nak és 1-nek van komplementuma.
- \diamond -ben az üres körrel jelölt elemnek két komplementuma van.
- a \blacklozenge hálóban a két üres körrel jelölt elem egymás egyértelmű komplementuma.

9.6.2 Definíció: az L korlátos háló komplementumos, ha minden elemének van komplementuma.

9.6.3 Lemma: ha az L disztributív háló a elemének van komplementuma, akkor egyértelmű.

Bizonyítás: legyen a' és a'' egyaránt komplementuma a -nak. Ekkor

$$a' = a' \wedge 1 = a' \wedge (a \vee a'') \stackrel{(\bar{16})}{=} (a' \wedge a) \vee (a' \wedge a'') = 0 \vee (a' \wedge a'') = a' \wedge a'' \Rightarrow a' \leq a''.$$

Hasonlóan $a'' \leq a'$, amiből $a' = a''$.

9.6.4 Definíció: az L háló Boole-algebra, ha korlátos, disztributív és minden elemének van komplementuma.

Megjegyzés: a Boole-algebra egy olyan struktúra, ahol adott két kétváltozós (\wedge, \vee), egy egyváltozós ($*$: $a \mapsto a'$ - komplementum hozzárendelése) és két nullaváltozós ($0, 1$) művelet.

Megjegyzés: tetszőleges H halmazra $\mathcal{P}(H)$ -ből az alábbi műveletekkel tudunk Boole-algebrát csinálni: $A \wedge B := A \cap B, A \vee B := A \cup B, A' := H \setminus A, 0 = \emptyset, 1 = H$. Ez ráadásul teljes háló, hiszen egy H halmaz részhalmazai tetszőleges halmazának van metszete és uniója, ami megfelel infimumnak ill. szuprimumnak.

Ezen a módon azonban csak olyan számosságú Boole-algebrát tudunk konstruálni, amely valamely κ számosságra 2^κ alakú, tehát pl. \aleph_0 számosságút nem. Tekintsük ezért tetszőleges $\kappa \geq \aleph_0$ -ra egy κ számosságú K

halmaz véges és ko-véges (véges komplementerű) részhalmazait a fenti műveletekkel. Egy κ számosságú Boole-algebrát kapunk, amely $\mathcal{P}(\mathbf{K})$ részhálója.

9.6.5 Definíció: az R gyűrű Boole-gyűrű, ha $\forall a \in R: a^2 = a$. Ekkor $2a = (2a)^2 = 4a^2 = 4a$ miatt $a + a = 0$ minden $a \in R$ -re. Továbbá $ab = (a+b)^2 - a^2 - b^2 - ba = (a+b) - a - b + ba = ba$, tehát minden Boole-gyűrű kommutatív.

9.6.6 Tétel: minden Boole-algebra egyben egységelemes Boole-gyűrű is és minden egységelemes Boole-gyűrű egyben Boole-algebra is (a bizonyításon látszani fog, hogy ez alatt tulajdonképpen mit értünk).

Lemma: tetszőleges B Boole-algebrában $(a \vee b)' = a' \wedge b'$ és $(a \wedge b)' = a' \vee b'$.

Bizonyítás: a dualitás miatt elég az elsőt belátni:

$$(a \vee b) \vee (a' \wedge b') \stackrel{(L6)}{=} ((a \vee b) \vee a') \wedge ((a \vee b) \vee b') = (b \vee a \vee a') \wedge (a \vee b \vee b') = 1 \wedge 1 = 1$$

$$\text{és } (a \vee b) \wedge (a' \wedge b') \stackrel{(L6)}{=} (a \wedge (a' \wedge b')) \vee (b \wedge (a' \wedge b')) = (a \wedge a' \wedge b) \vee (a' \wedge b \wedge b') = 0 \vee 0 = 0.$$

Tehát $(a \vee b)$ és $(a' \wedge b')$ valóban egymás komplementumai.

Bizonyítás: legyen $(B, \wedge, \vee, *)$ Boole-algebra. Definiáljuk a $+, \cdot: B \times B \rightarrow B$ műveleteket az alábbi módon: $(a+b) := (a \wedge b') \vee (a' \wedge b)$ és $ab := a \wedge b$. Azt akarjuk belátni, hogy $(B, +, \cdot)$ Boole-gyűrű, amelyben 0 nullelem, 1 egységelem.

(1) $+$ kommutatív, mert \wedge, \vee kommutativitása miatt az összeadás definíciója szimmetrikus.

(2) a lemma felhasználásával

$$(a+b)' = ((a \wedge b') \vee (a' \wedge b))' = (a \wedge b')' \wedge (a' \wedge b)' = (a' \vee b) \wedge (a \vee b'), \text{ ami (L6) szerint}$$

$$(a' \wedge a) \vee (a' \wedge b') \vee (b \wedge a) \vee (b \wedge b') = (a' \wedge b') \vee (a \wedge b). \text{ Ebből pedig}$$

$$(a+b) + c = ((a+b) \wedge c') \vee ((a+b)' \wedge c) = (((a \wedge b') \vee (a' \wedge b)) \wedge c') \vee (((a' \wedge b') \vee (a \wedge b)) \wedge c) \stackrel{(L6)}{=} \\ (a' \wedge b \wedge c') \vee (a \wedge b' \wedge c') \vee (a' \wedge b' \wedge c) \vee (a \wedge b \wedge c).$$

Míthogy \wedge, \vee asszociatív és kommutatív, ez szimmetrikus kifejezése a, b, c -nek, amiből $+$ asszociativitása következik.

(3) $(a+0) = (a \wedge 0') \vee (a' \wedge 0) = (a \wedge 1) \vee 0 = a \vee 0 = a$. Mellesleg $(a+a) = (a \wedge a') \vee (a' \wedge a) = 0 \vee 0 = 0$.

(4) a szorzás asszociatív, mert \wedge asszociatív.

(5) 1 egységeleme a szorzásnak, mert $a \wedge 1 = a$.

(6) a szorzás disztributív az összeadásra, azaz $(a+b)c = ab + ac$.

$$(a+b) \cdot c = ((a \wedge b') \vee (a' \wedge b)) \wedge c \stackrel{(L6)}{=} (a \wedge b' \wedge c) \vee (a' \wedge b \wedge c) \text{ és } ac + bc = ((a \wedge c)' \wedge (b \wedge c)) \vee ((a \wedge c) \wedge (b \wedge c)') = \\ ((a' \vee c') \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge c \wedge (b' \vee c')) \stackrel{(L6)}{=} (a' \wedge b \wedge c) \vee (c' \wedge b \wedge c) \vee (a \wedge c \wedge b') \vee (a \wedge c \wedge c') = (a' \wedge b \wedge c) \vee 0 \vee (a \wedge c \wedge b') \vee 0.$$

(7) $a^2 \stackrel{(L1)}{=} a$, kész is vagyunk.

Legyen R Boole-gyűrű. Legyen $a \vee b := a + b - ab$ és $a \wedge b := ab$. Azt akarjuk belátni, hogy (R, \wedge, \vee) Boole-gyűrű, amelynek alsó korlátja R nulleleme, felső korlátja R egységeleme.

(1) $a \wedge a = a^2 = a$ és $a \vee a = a + a - a^2 = a + a - a = a$, tehát (L1) teljesül.

(2) minden Boole-gyűrű kommutatív, így \wedge, \vee definíciója szimmetrikus, tehát \wedge, \vee kommutatív \Rightarrow (L2)

(3) \vee asszociatív, mert $(a \vee b) \vee c = (a + b - ab) + c - (a + b - ab)c = a + b + c - ab - bc - ca + abc$ szimmetrikus kifejezése a, b, c -nek. \wedge asszociatív, mert a szorzás asszociatív. \Rightarrow (L3).

(4) $(a \wedge b) \vee a = ab + a - aba = a + ab - a^2 b = a$ és $(a \vee b) \wedge a = (a + b - ab)a = a^2 + ba - aba = a \Rightarrow$ (L4)

(5) $(a \vee b) \wedge c = (a + b - ab)c = ac + bc - abc = ac \vee bc = (a \wedge c) \vee (b \wedge c) \Rightarrow$ (L6)

(6) $0 \wedge a = 0 \cdot a = 0$ és $1 \wedge a = 1 \cdot a = a$, azaz $0 \leq a \leq 1$ teljesül minden $a \in R$ -re.

(7) $a \wedge (1-a) = a \cdot (1-a) = a - a^2 = 0$ és $a \vee (1-a) = a + 1 - a - a \cdot (1-a) = 1$, tehát minden $a \in R$ -nek van komplementuma, mégpedig $a' = 1 - a$. Ezzel az állítást beláttuk.

Megjegyzés: (aki akarja, kiszámolhatja ...) a fenti két megfeleltetés egymás inverze, tehát egy bijekciót találtunk a Boole-algebrák és az egységelemes Boole-gyűrűk között.

9.7 Ideál, prímeál stb. Stone-tétel

9.7.1 Definíció: az L háló $A \subseteq \{\emptyset, L\}$ részhalmaza ideál - jelölése $A \triangleleft L$ - , ha megfelel az alábbi követelményeknek:

$$(IL1) \quad \forall a, b \in A: a \vee b \in A,$$

$$(IL2) \quad \forall a \in A, x \in L: a \wedge x \in A.$$

Ez utóbbi feltétel ekvivalens azzal, hogy

$$(IL2') \quad a \in A, b \leq a \Rightarrow b \in A,$$

hiszen $\forall x \in L: b_x = a \wedge x \leq a$ és minden $b \leq a$ előáll $a \wedge x$ alakban $x = b$ választással.

Megjegyzések:

- alulról korlátos hálóban $A \triangleleft L \Rightarrow 0 \in A$ nyilván.
- $A \triangleleft L \Rightarrow A \leq L$, azaz minden ideál részháló.
- ideálok tetszőleges metszete ideál (ill. alulról nem korlátos hálóban lehet \emptyset is).
- ideálok láncának uniója ideál (ill. felülről nem korlátos hálóban lehet az egész L is).

9.7.2 Definíció: legyen L háló, $a \in L$. Ekkor a által generált főideál $(a) = \{x \in L \mid x \leq a\}$. Ez valóban ideál és persze a legszűkebb az a -t tartalmazó ideálok közül.

9.7.3 Definíció: $P \leq L$ prímeál, ha egyrészt ideál, másrészt $a \wedge b \in P \Rightarrow (a \in P \text{ vagy } b \in P)$. Ezzel ekvivalens, hogy L minden véges H részhalmazára $\inf(H) \in P \Rightarrow P \cap H \neq \emptyset$.

9.7.4 Definíció: legyen L háló, $F \subseteq L, F \neq \{\emptyset, L\}$. Ekkor F duális ideál avagy filter, ha $\forall a, b \in F: a \wedge b \in F$ és $\forall a \in F, x \in L: a \vee x \in F$. Ez utóbbi persze ekvivalens $a \in F, b \geq a \Rightarrow b \in F$ -el. Minden duális ideál részháló. Duális ideálok metszete duális ideál, duális ideálok láncának uniója duális ideál (kivéve ha \emptyset vagy az egész L , de korlátos hálóban ez nem fordulhat elő).

9.7.5 Definíció: $U \subseteq L$ duális prímeál avagy ultrafilter, ha duális ideál, továbbá $a \vee b \in U \Rightarrow (a \in U \text{ vagy } b \in U)$.

9.7.6 Állítás: $P \subseteq L$ -re az alábbi három feltétel ekvivalens ($U = L \setminus P$):

- (1) P prímeál,
- (2) P ideál és U duális ideál,
- (3) U duális prímeál.

Bizonyítás: a dualitás miatt elég belátni, hogy (1) \Leftrightarrow (2).

\Rightarrow : azt kell belátnunk, hogy $x, y \in U$ -ra $x \wedge y \in U$ és $x \in U, a \in L$ -re $a \vee x \in U$ -re $a \vee x \in U$. Ha $x, y \notin P$, akkor $x \wedge y \notin P$ (P prímeál), így az első feltétel teljesül. Ha $x \in U, a \in L$, akkor $(a \vee x) \wedge x = x \notin P$ miatt egyik tényező sem lehet P -ben (P ideál), így $a \vee x \in U$.

\Leftarrow : az kell, hogy ha $a, b \notin P$, akkor $a \wedge b \notin P$. Mivel U duális ideál, $a, b \in U$ -ból valóban következik $a \wedge b \in U$.

9.7.7 Stone-tétel: legyen az L disztributív hálóban $b \not\leq a$. Ekkor a és b prímeállal szétválasztható, azaz található olyan $P \triangleleft L$ prímeál, melyre $a \in P$ és $b \notin P$ ($b \leq a$ esetén ebben hiába is reménykednénk, hiszen $b \in (a)$ lenne).

Bizonyítás: vegyük az a -t tartalmazó, b -t nem tartalmazó I ideálok \mathcal{X} halmazát. Ez nem üres, mert $b \notin (a) \triangleleft L$. \mathcal{X} -beli ideálok láncának uniója is \mathcal{X} -beli ideál, tehát a Zorn-lemma szerint \mathcal{X} -nek van maximális eleme. Jelölje ezt P . Lássuk be, hogy P prímeál.

$\uparrow \exists x, y \notin P: x \wedge y \in P$. Legyen $I = \{u \in L \mid \exists p \in P: u \leq x \vee p\}$. Ez ideál lesz, mert lefelé zárt ($u \in I, x \leq u \Rightarrow x \in I$ nyilván) és $u_1, u_2 \in I$ esetén alkalmas $p_1, p_2 \in P$ -re $u_1 \leq x \vee p_1$ és $u_2 \leq x \vee p_2$, amiből $u_1 \vee u_2 \leq x \vee (p_1 \vee p_2)$. Ekkor $u_1 \vee u_2 \in I$, hiszen $p_1 \vee p_2 \in P$.

$P \subset I$, mert $p \in P$ -re $p \leq x \vee p$ miatt $p \in I$ és $x \in I \setminus P$ miatt $I \neq P$. P maximalitása folytán ez csak $b \in I$ esetén lehetséges, tehát alkalmas $p' \in P$ -re $b \leq x \vee p'$. Ugyanígy adódik, hogy valamely $p'' \in P$ esetén $b \leq y \vee p''$. Ekkor $p = p' \vee p''$ választással $p \in P$ és $b \leq x \vee p$, $b \leq y \vee p$. Ezek szerint $b \leq (x \vee p) \wedge (y \vee p) \stackrel{(L6)}{=} (x \wedge y) \vee p \in P$, \downarrow .

Következmény: a fenti feltételek mellett b -t tartalmazó, a -t elkerülő duális prímeál is létezik, például a fenti P prímeál komplementere.

9.7.8 Definíció: az L háló halmazgyűrű, ha előáll valamely H halmazra $\mathcal{P}(H)$ részhálójaként (tehát nem üres, továbbá zárt a véges (de legalább egytényező) metszetre és unióra). $\mathcal{P}(H)$ mindig disztributív, így minden halmazgyűrű is disztributív. (Ekkor L a szimmetrikus differencia, metszet műveletekre kommutatív gyűrűt alkot.)

9.7.9 Definíció: B „halmaztest”, ha alkalmas H halmazra $\mathcal{P}(H)$ rész-Boole-algebrája, azaz B nem üres, zárt a véges metszetre, a véges unióra és a komplementumképzésre. (Ekkor $\emptyset \in B$, hiszen egyrészt az üres unió definíció szerint \emptyset , másrészt $\exists A \in B$, azaz $\emptyset = A \wedge A' \in B$; továbbá $H = \emptyset' \in B$.) (Az elnevezés nem egészen szerencsés, ugyanis ez semmilyen, a Boole-algebra struktúrához kapcsolódó műveletre nem alkot testet.)

9.7.10 Tétel: minden L disztributív háló izomorf egy halmazgyűrűvel. Amennyiben még Boole-algebra is, úgy egy halmaztesttel.

Bizonyítás: legyen H az L -beli duális prímeálok halmaza és legyen $a \in L$ -re $H(a) = \{U \in H \mid a \in U\}$.

A Stone-tétel következménye szerint $H(x) = H(y) \Rightarrow x = y$, tehát $H: L \rightarrow \mathcal{P}(H)$ injektív. Ha L korlátos, akkor $H(0) = \emptyset$, mert a 0 minden (prím)ideálnak eleme és $H(1) = H$, mert 1 minden duális (prím)ideálnak eleme. Azt kell még belátnunk, hogy H művelettartó. (Jelöljön U a bizonyítás közben végig tetszőleges duális prímeált.)

(1) ha $x \in U, y \in U$, akkor $x \wedge y \in U$, tehát $H(x \wedge y) \subseteq H(x) \cap H(y)$. Ha $x \wedge y \in U$, akkor $x \wedge y \leq x, y$ miatt $x, y \in U$, amiből következik a másik irányú tartalmazás. Összevetve $H(x \wedge y) = H(x) \cap H(y)$.

(2) $U \in H(x \vee y) \Leftrightarrow x \vee y \in U \Leftrightarrow \{x, y\} \cap U \neq \emptyset \Leftrightarrow (U \in H(x) \text{ vagy } U \in H(y)) \Leftrightarrow U \in (H(x) \cup H(y))$.

(3) ha L Boole-algebra, akkor azt is be kell látnunk, hogy $H(x') = H \setminus H(x)$. $x \vee x' = 1 \in U$ miatt x, x' közül legalább az egyik eleme U -nak. $x \wedge x' = 0 \notin U$ miatt legfeljebb az egyik, összevetve pontosan az egyik. Tehát $x \in U \Leftrightarrow x' \notin U$, amiből $U \in H(x) \Leftrightarrow U \notin H(x')$, a bizonyítandó állítás.

9.8 Moduláris és disztributív hálók II.; mediáns

9.8.1 Definíció: legyen az L hálóban $a \leq b$. Ekkor az $[a, b]$ intervallum alatt a $\{x \in L \mid a \leq x \leq b\}$ korlátos részhálót értjük.

9.8.2 Definíció: az L háló relatív komplementumos, ha $[a, b] \forall a, b \in L, a \leq b$ esetén komplementumos. Az $[a, b]$ -beli komplementumot relatív komplementumnak hívjuk.

Megjegyzés: ha L relatív komplementumos és korlátos, akkor nyilván komplementumos. Csak sajnos abból, hogy relatív komplementumos, nem következik, hogy korlátos. (Vegyünk a véges sok hely kivételével 0 -t felvevő $f: \mathbb{Z} \rightarrow \{0, 1\}$ függvények L halmazát. Legyen a reláció $f \leq g \Leftrightarrow \forall k \in \mathbb{Z}: f(k) \leq g(k)$. Ebben $f \leq g$ esetén $[f, g] \simeq \{0, 1\}^{\{k: f \neq g\}}$ Boole-algebra, hiszen, de L -nek nincs felső korlátja.) A másik irányú implikáció sem teljesül, hiszen \diamond komplementumos háló, de az üres pontok alkotta intervalluma nem komplementumos.

Most kissé más formában tudunk kimondani egy korábbi tételt:

9.8.3 Tétel: L moduláris \Leftrightarrow nincs olyan $[d, e]$ intervalluma, amelyben valamelyik b elemnek két összehasonlítható komplementuma ($a < c$) van. Ugyanis ha van ilyen, akkor $\{e, c, b, a, d\}$ egy N_5 -tel izomorf részháló, ha pedig L -nek van egy N_5 -tel izomorf részhálója, akkor annak minimális és maximális elemét d -nek ill e -nek, a többi a szokott módon c, b, a -nak keresztelve $[d, e]$ -ben c és a egyaránt komplementuma b -nek és $a < c$.

9.8.4 Állítás: $(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) \leq (a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a)$.

Bizonyítás: a jobb oldal bármely tagja felülről becsüli a bal oldal bármely tagját, mert a, b, c valamelyike elvágja őket. Eszerint a bal oldalon álló tagok bármelyike felülről becsüli a bal oldali tagok szuprémumát, így a jobb oldali tagok infimuma is.

9.8.5 Definíció: amennyiben $(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) = (a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a)$, úgy ezt a, b, c mediánsának nevezzük és $med(a, b, c)$ -vel jelöljük.

9.8.6 Tétel: (1) L moduláris $\Leftrightarrow a \leq c$ esetén $\exists med(a, b, c)$, (2) L disztributív $\Leftrightarrow \forall a, b, c: \exists med(a, b, c)$.

Bizonyítás: (1) azt kell belátnunk, hogy $a \leq c$ esetén $\exists med(a, b, c)$ ekvivalens $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge c$ -vel.

$$a \wedge b \leq a, a \wedge c = a \text{ miatt } (a \wedge b) \vee (a \wedge c) = a, \text{ amiből } (a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) = ((a \wedge b) \vee (a \wedge c)) \vee (b \wedge c) = a \vee (b \wedge c).$$

$$c \leq b \vee c, c = a \vee c \text{ miatt } c = (a \vee c) \wedge (b \vee c), \text{ amiből } (a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a) = (a \vee b) \wedge ((a \vee c) \wedge (b \vee c)) = (a \vee b) \wedge c.$$

E két egyenlőség bal oldala pontosan akkor egyezik meg, ha a jobb oldaluk megegyezik, és épp ezt akartuk belátni.

(2) Mínt hogy mindkét feltételből következik a modularitás, (L5)-öt felhasználhatjuk. Kezdjük a \Rightarrow iránnyal:

$$(a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee (c \wedge a) \stackrel{(L6)}{=} ((a \wedge b) \vee (b \wedge c) \vee c) \wedge ((a \wedge b) \vee (b \wedge c) \wedge a) = \dots$$

Beírva $(a \wedge b) \vee a = a$ -t és $(b \wedge c) \vee c = c$ -t



$$\dots = ((a \wedge b) \vee c) \wedge (a \vee (b \wedge c)) \stackrel{(L6)}{=} (a \vee c) \wedge (b \vee c) \wedge (a \vee b) \wedge (b \vee c) = (a \vee b) \wedge (b \vee c) \wedge (c \vee a).$$

\Leftarrow : $a = a \wedge (a \vee b) \wedge (a \vee c)$, mert a két új tag $\geq a$. Eszerint

$$a \wedge (b \vee c) = a \wedge ((a \vee b) \wedge (c \vee a) \wedge (b \vee c)) = a \wedge med(a, b, c) = a \wedge ((b \wedge c) \vee (a \wedge b) \vee (c \wedge a)) \stackrel{(L5)}{=} (a \wedge b \wedge c) \vee [(a \wedge b) \vee (a \wedge c)]$$

((L5)-öt $c^* = (a \wedge b) \vee (c \wedge a) \geq a$, $b^* = b \wedge c$ -re alkalmaztuk.) A szögletes zárójelben lévő tagok majorálják $(a \wedge b \wedge c)$ -t, tehát az elhagyható és $a \wedge (b \vee c) = \dots = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$. Persze beláthattuk volna az állítás duálisát is.

9.8.7 Tétel: az alábbi feltételek ekvivalensek:

- (1) L disztributív,
- (2) L -nek nincs -vel vagy -vel izomorf részhálójaja,
- (3) L -ben nincs olyan $[d, e]$ intervallum, ahol valamely b elemnek egynél több komplementuma van.

Bizonyítás: ha L nem moduláris, akkor 9.8.3 szerint egyik feltétel sem teljesül. Szorítkozhatunk tehát arra az esetre, amikor L moduláris.

(1) \Rightarrow (3): \uparrow L disztributív, de van ilyen intervallum. Legyen a két komplementum a és c . Feltételeink szerint $a \vee c = e \wedge (a \vee c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c) = a \vee (b \wedge c) = a \vee d = a$, azaz $a \geq c$, de 9.8.3 szerint a és c nem összehasonlítható össze, \downarrow .

(2) \Rightarrow (1): Az áttekinthetőség kedvéért a \wedge műveletet a most következő számolásokban nem fogjuk kiírni és mint magasabb prioritású műveletet kezeljük (azaz pl. $xy \vee z$ a $(x \wedge y) \vee z$ kifejezést jelöli). Vegyünk egy L moduláris, de nem disztributív hálót. Ekkor alkalmas p, q, r elemekre $\nexists med(p, q, r)$. 9.8.4 szerint $u = pq \vee qr \vee rp$, $v = (p \vee q)(q \vee r)(r \vee q)$ választással $u < v$. Legyen $a = u \vee pv = (u \vee p)v$, $b = u \vee qv = (u \vee q)v$ és $c = u \vee rv = (u \vee r)v$. Tekintsük a $H = \{v, a, b, c, u\} \subseteq L$ halmazt. Ebben $u < a, b, c \leq v$.

$a = u \vee pv = pq \vee qr \vee rp \vee p(p \vee q)(q \vee r)(r \vee p)$. A soktényezős metszetben $p \vee q$ és $r \vee p$ felülről becsüli p -t, tehát felesleges; marad $a = pq \vee qr \vee rp \vee p(q \vee r)$. Itt $pq, pr \leq p(q \vee r)$, így pq és pr elhagyható és $a = qr \vee p(q \vee r)$. Hasonlóan $b = rp \vee q(r \vee p)$.


Tehát $a \vee b = qr \vee p(q \vee r) \vee rp \vee q(r \vee p)$, amiből $qr \leq q(r \vee p)$ és $rp \leq p(q \vee r)$ alapján $a \vee b = p(q \vee r) \vee q(r \vee p)$. $a^* = p(q \vee r)$, $b^* = q$, $c^* = r \vee p$ behelyettesítéssel (ekkor $a^* \leq p \leq c^*$) kihasználva a modularitást:

$$a \vee b = p(q \vee r) \vee q(r \vee p) = a^* \vee b^* c^* = (a^* \vee b^*) c^* = (p(q \vee r) \vee q)(r \vee p) = [q \vee p(q \vee r)](r \vee p).$$

A szögletes zárójelben ismét alkalmazhatjuk (L5)-öt, hiszen $q \leq q \vee r$:

$$a \vee b = (q \vee p(q \vee r))(r \vee p) = ((q \vee p)(q \vee r))(r \vee p) = v.$$

Mínt hogy a, b, c megadása szimmetrikus, $a \vee b = b \vee c = c \vee a = v$. Ráadásul meghatározásuk egyben önmaga duális is, tehát $a \wedge b = b \wedge c = c \wedge a = u$. Mindezt összevetve $H = \{v, a, b, c, u\}$ zárt a műveletekre, tehát részháló. Már csak azt kell belátni, hogy minden eleme különböző.

Lemma: ha az L' legfeljebb ötelemű háló moduláris, de nem disztributív, akkor $L \simeq$ .

Bizonyítás: tekintsük a $\mathbf{H}=\{1,2,3,4\}$ halmaz következő részalmazait: $\emptyset, \{1\}, \{1,2\}, \{1,3\}, \{1,2,3\}, \mathbf{H}$. Ez metszetre, unióra zárt részalmazza $\mathcal{P}(\mathbf{H})$ -nak, hálója tehát disztributív. Ezen háló ábrája \diamond , ami azért jó, mert N_5 és \diamond kivételével minden legfeljebb ötelemű hálót részhálóként tartalmaz, így ezek mind disztributívak.

Ha H nem disztributív, akkor a lemma szerint legalább ötelemű, így személyesen \diamond . Ha disztributív lenne, akkor például $a=a\vee u=a\vee(b\wedge c)=(a\vee b)\wedge(a\vee c)=v\wedge v=v$, tehát $a=v$ is igaz lenne. Véve az állítás – szintén igaz – duálisát $u=a$, ami a $u<v$ kiindulófeltétellel összeegyeztethetetlen. H tehát mégsem disztributív így $\diamond \simeq H \leq L$.

(3) \Rightarrow (2) \nexists van \diamond -vel izomorf részháló, de nincs tiltott intervallum. Legyen \diamond felső pontja e , alsó pontja d , a többi a, b és c . Ekkor $[d, e]$ -ben a, b és c közül bármely kettő relatív komplementuma egymásnak, \downarrow .

9.9 Transzponált-izomorfizmus és alkalmazásai; Jordan-Dedekind, Kuros-Ore tételek

9.9.1 Tétel (transzponált-izomorfizmus): legyen L moduláris, $a, b \in L$. Ekkor $[a \wedge b, a] \simeq [b, a \vee b]$.

Bizonyítás: legyen $\varphi: [a \wedge b, a] \rightarrow [b, a \vee b]$ az $x \mapsto x \vee b$ leképezés, $\psi: [b, a \vee b] \rightarrow [a \wedge b, a]$ pedig $y \mapsto y \vee a$. Ekkor $x\varphi\psi=(x \vee b) \wedge a \stackrel{(L5)}{=} x \vee (b \wedge a) = x$, hiszen $a \wedge b \leq x$. Továbbá $y\psi\varphi=(y \wedge a) \vee b \stackrel{(L5)}{=} y \wedge (b \vee a) = x$ hasonlóan. Eszerint ez a két leképezés egymás inverze. Még azt kell belátni, hogy φ és ψ rendezéstartó, tehát hogy $x \leq x' \Rightarrow x \vee b \leq x' \vee b$ és $y \leq y' \Rightarrow y \wedge a \leq y' \wedge a$, ami *inf, sup* definíciójából nyilvánvaló.

9.9.2 Jordan-Dedekind-tétel: legyen L moduláris, $a \leq b$ és $a < x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$. Ekkor minden $a < y_1 < y_2 < \dots < y_k = b$ láncre $k \leq n$ és ha ez utóbbi lánc maximális, akkor $k = n$. (Ezekből következik, hogy pontosan akkor maximális, ha $n = k$.)

Vegyük észre, hogy elég az állítás első felét ($k \leq n$) belátni. Ugyanis ha az $a < x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$ és az $a < y_1 < y_2 < \dots < y_k = b$ láncok egyaránt maximálisak, akkor a tétel első feléből $k \leq n$ és $n \leq k$ egyaránt következik, így $n = k$.

Bizonyítás: teljes indukció n -re. $n = 1$ -re az állítás következik ' $<$ ' definíciójából, mely szerint $a < y_1 = b$ esetén ez az egyetlen $a < y_1 < \dots < y_k = b$ lánc.

Legyen most $n \geq 2$ és tegyük fel, hogy az állítás minden n -nél kisebb pozitív egészre teljesül. Legyen $a < x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$ és $a < y_1 < y_2 < \dots < y_k = b$. Két esetet különböztetünk meg:

1. eset: $x_1 \leq y_1$. Ekkor alkalmazva az indukciós feltevést az $x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$ és az $x_1 < y_2 < \dots < y_k = b$ láncokra kapjuk, hogy $k - 1 \leq n - 1$, tehát $k \leq n$.

2. eset: $x_1 \not\leq y_1$. Ekkor $a \leq x_1 \wedge y_1 < x_1$ és $a < x_1$ alapján $x_1 \wedge y_1 = a$. 9.9.1 szerint ekkor $[a, x_1] = [x_1 \wedge y_1, x_1] \simeq [y_1, x_1 \vee y_1]$, azaz $y_1 < (x_1 \vee y_1)$. Jelölje $x_1 \vee y_1 = t = y_2^*$. Az indukciós feltevés szerint egy tetszőleges $x_1 < y_2^* < x_3^* < \dots < x_m^* = b$ láncre $m \leq n - 1$, hiszen $x_1 < x_2 < \dots < x_n = b$. Így egy $y_2^* < x_3^* < \dots < x_m^* = b$ lánc hossza legfeljebb $n - 2$. Minthogy ezek között nincs tetszőleges hosszú, van köztük maximális, $y_2^* < y_3^* < \dots < y_m^* = b$. Ekkor $y_1 < y_2^*$ miatt $y_1, y_2^*, \dots, y_m^* = b$ egy m hosszú maximális lánc, $m \leq n - 1$. Az indukciós feltevés szerint az $y_1 < \dots < y_k = b$ lánc hossza legfeljebb m , tehát $k - 1 \leq m \leq n - 1$. Ezt akartuk belátni.

Megjegyzés: a tétel szerint a fenti feltételek mellett tetszőleges n -nél rövidebb lánc bővíthető, egy n hosszú pedig már nem. Tehát ha kiindulunk egy $k \leq n$ hosszú láncból, akkor folyamatos beszúrásokkal véges sok lépésben egy n hosszú maximális láncot kapunk \Rightarrow minden $a < \dots < b$ lánc kiegészíthető maximális láncná.

9.9.3 Definíció: a Jordan-Dedekind-tétel szerint L alulról korlátos moduláris hálóban minden b elemének van magassága (egy $0 < x_1 < x_2 < \dots < x_n = a$ maximális lánc hossza; ez esetleg végtelen, de egyértelmű). Jogos tehát ezt minden $b \in L$ -re definiálni és $h(b)$ -vel jelölni. Nyilván $a \leq b \Rightarrow h(a) \leq h(b)$. (Persze a magasságot tetszőleges hálóban definiálhatjuk minden olyan elemre, amelyre egyértelmű.)

Például $L(A_4) = \diamond$ már csak azért sem moduláris, mert nem minden elemének egyértelmű a magassága.

Megjegyzés: G véges csoport pontosan akkor superfeloldható (van olyan invariáns lánc, amelynek minden faktora prímrendű ciklikus csoport), ha $L(G)$ -ben minden maximális lánc hossza azonos (van egyértelmű magasság). Ez persze következik a modularitásból, de ebből nem következik a modularitás. Például a \diamond hálóban van egyértelmű magasság, de nem moduláris, mert a fekete pontok N_5 részhálót adnak.

9.9.4 Állítás: alulról korlátos moduláris hálóban a véges magasságú elemek ideált alkotnak. Ehhez elég azt belátni, hogy ha $a, b \in L$ véges magasságú elemek, akkor $h(a \vee b)$ is véges, hiszen $h(a \vee x) \leq h(a)$ véges, ha $h(a)$ véges. Egy $a \wedge b < \dots < a$ maximális lánc hossza nyilván $h(a) - h(a \wedge b)$. A transzponált-izomorfizmus miatt ez megegyezik egy tetszőleges $b < \dots < b \vee a$ maximális lánc hosszával, amiből egy $0 < \dots < a \wedge b < \dots < b \vee a$ maximális lánc hossza $h(a \vee b) = h(a) + h(b) - h(a \wedge b)$.

9.9.5 Definíció: az L korlátos háló a eleme atom, ha $0 < a$ és duális atom, ha $a < 1$.

9.9.6 Definíció: $a \in L$ metszetirreducibilis, ha $\nexists x, y > a: a = x \wedge y$. Például minden duális atom ilyen.

Megjegyzés: véges hálóban pontosan azok az elemek metszetirreducibilisek, melyeket pontosan egy elem fed, továbbá a felső korlát.

9.9.7 Definíció: L kielégíti a maximumfeltételt, ha bármely nem üres részhalmazában van maximális elem. Például minden véges háló ilyen.

9.9.8 Állítás: ha L kielégíti a maximumfeltételt, akkor minden a eleme előáll véges sok metszetirreducibilis elem metszeteként.

Bizonyítás: \uparrow legyen a olyan, ami nem áll elő így, és erre a tulajdonságra nézve maximális. a nem lehet metszetirreducibilis, mert akkor $a = a$ épp egy metszetirreducibilisek véges metszetére való bontása lenne. Tehát $a = x \wedge y$, ahol $x, y > a$. a választása miatt x és y előállnak véges sok metszetirreducibilis elem metszeteként: $x = \bigwedge \chi_i$, $y = \bigwedge \gamma_j$, így $a = (\bigwedge \chi_i) \wedge (\bigwedge \gamma_j)$, \downarrow .

9.9.9 Kuros-Ore tétel: legyen L moduláris háló, $x \in L$. Ha $x = u_1 \wedge u_2 \wedge \dots \wedge u_n = v_1 \wedge v_2 \wedge \dots \wedge v_m$ egyaránt x véges sok metszetirreducibilis elem metszeteként való felírásai úgy, hogy nincs bennük felesleges elem (bármelyiket elhagyva a metszet már nem x), akkor $n = m$, továbbá bármely u_i -hez található olyan v_k , hogy az első felírásban u_i kicserélhető v_k -ra.

Bizonyítás: először az állítás második felét bizonyítjuk.

Legyen $x_i = \bigwedge_{i \neq j} u_j$. Ekkor $x = u_i \wedge x_i$ és $x < x_i$ ($x = x_i$ esetén u_i felesleges lenne). Nekünk éppen egy olyan v_k kell, amelyre $v_k \wedge x_i = x$. Legyen minden $k \in \{1 \dots m\}$ -re $y_{ik} = v_k \wedge x_i$. Persze $x \leq y_{ik} \leq v_k$. Azt állítjuk, hogy $x = \bigwedge_{k=1}^m y_{ik}$. A jobb oldalon minden tényező felülről becsüli x -et, tehát $x \leq \text{jobb oldal}$. Másrészt a jobb oldal felülről becsülhető $\bigwedge_{k=1}^m v_k = x$ -el, így $x \geq \text{jobb oldal}$ is teljesül.

A transzponált-izomorfizmus szerint $[x, x_i] = [u_i \wedge x_i, x_i] \simeq [u_i, u_i \vee x_i]$. u_i például $[u_i, u_i \vee x_i]$ -ben is metszetirreducibilis, tehát $[x, x_i]$ -ben x metszetirreducibilis. Az $x = \bigwedge_{k=1}^m y_{ik}$ felírás tényezői $[x, x_i]$ -ből valók, tehát ez triviális felírás, azaz valamely y_{ik} egyenlő x -el: $x = y_{ik} = v_k \wedge x_i$. Éppen ezt akartuk.

Térjünk most rá az állítás első felére. Induljunk ki az $x = \bigwedge_{i=1}^n u_i = \bigwedge_{k=1}^m v_k$ felírásokból. Cseréljük ki az első felírás egy u_i elemét valamely v_k -ra, a kapott felírásból hagyjuk el az esetleges felesleges tényezőket. Ismételjük ezt addig, amíg az összes u_i -t le nem cseréltük. Így x egy felírását kapjuk néhány - de legfeljebb $n - v_k$ metszeteként. Mivel az $x = \bigwedge_{k=1}^m v_k$ felírásban nincs felesleges elem, csak ezt kaphattuk, amiből $m \leq n$. Hasonlóan $n \leq m$, kész vagyunk.

Megjegyzés: az már nem mindig igaz, hogy $\{u_i \mid 1 \leq i \leq n\} = \{v_j \mid 1 \leq j \leq m\}$, hiszen \diamond -ben 0 kivételével minden elem metszetirreducibilis, a 0-nak viszont rögtön három felírása is van, amiben egyik elem sem felesleges.

Megjegyzés: a fenti tétel bizonyításakor azt láttuk be, hogy ha x előállítható véges sok metszetirreducibilis elem metszeteként, akkor a metszetirreducibilis elemek olyan halmazai, melyek kiegészíthetőek x egy „jó” felírásává (véges sok irreducibilis elem metszeteként való felírás úgy, hogy nincs köztük felesleges), matroidot alkotnak.

Lemma: ha y metszetirreducibilis és $y_1 \wedge y_2 \wedge \dots \wedge y_l \leq y$, akkor valamelyik $y_i \leq y$, különben $y = y \vee (\bigwedge_{i=1}^l y_i) = \bigwedge_{i=1}^l (y \vee y_i)$ egy nem triviális metszetre bontása lenne y -nak.

9.9.10 Tétel: ha L disztributív és $x = \bigwedge_{i=1}^n u_i = \bigwedge_{j=1}^m v_j$ egyaránt olyan irreducibilis elemek metszetére való bontások, ahol nincs felesleges tényező, akkor $\{u_i \mid 1 \leq i \leq n\} = \{v_j \mid 1 \leq j \leq m\}$.

Bizonyítás: $u_i \geq \bigwedge_{j=1}^m v_j$, tehát a lemma szerint $u_i \geq v_k$ valamely k -ra. Hasonlóan $v_k \geq u_l$ alkalmas l esetén, összefoglalva $u_i \geq v_k \geq u_l$. Minthogy u_i nem felesleges tényező x felbontásában, ez csak $i = l$ esetén lehetséges. Az antiszimmetria szerint $u_i = v_k$, az állítást ezzel beláttuk.

Megjegyzés: egyik tétel sem működik visszafele. Az ábrán látható háló ugyanis nem moduláris (a körrel jelölt elemek egy N_5 részhálót adnak), pedig minden eleme egyértelműen bomlik úgy metszetirreducibilisek metszetére, hogy nincs felesleges tényező (a feketével jelölt elemek a metszetirreducibilisek). 