

Estudi i algebraització de certes lògiques: Àlgebres d-completes.

Antonio Torrens Torrell

ADVERTIMENT. La consulta d'aquesta tesi queda condicionada a l'acceptació de les següents condicions d'ús: La difusió d'aquesta tesi per mitjà del servei TDX (www.tesisenxarxa.net) ha estat autoritzada pels titulars dels drets de propietat intel·lectual únicament per a usos privats emmarcats en activitats d'investigació i docència. No s'autoritza la seva reproducció amb finalitats de lucre ni la seva difusió i posada a disposició des d'un lloc aliè al servei TDX. No s'autoritza la presentació del seu contingut en una finestra o marc aliè a TDX (framing). Aquesta reserva de drets afecta tant al resum de presentació de la tesi com als seus continguts. En la utilització o cita de parts de la tesi és obligat indicar el nom de la persona autora.

ADVERTENCIA. La consulta de esta tesis queda condicionada a la aceptación de las siguientes condiciones de uso: La difusión de esta tesis por medio del servicio TDR (www.tesisenred.net) ha sido autorizada por los titulares de los derechos de propiedad intelectual únicamente para usos privados enmarcados en actividades de investigación y docencia. No se autoriza su reproducción con finalidades de lucro ni su difusión y puesta a disposición desde un sitio ajeno al servicio TDR. No se autoriza la presentación de su contenido en una ventana o marco ajeno a TDR (framing). Esta reserva de derechos afecta tanto al resumen de presentación de la tesis como a sus contenidos. En la utilización o cita de partes de la tesis es obligado indicar el nombre de la persona autora.

WARNING. On having consulted this thesis you're accepting the following use conditions: Spreading this thesis by the TDX (www.tesisenxarxa.net) service has been authorized by the titular of the intellectual property rights only for private uses placed in investigation and teaching activities. Reproduction with lucrative aims is not authorized neither its spreading and availability from a site foreign to the TDX service. Introducing its content in a window or frame foreign to the TDX service is not authorized (framing). This rights affect to the presentation summary of the thesis as well as to its contents. In the using or citation of parts of the thesis it's obliged to indicate the name of the author.

ESTUDI I ALGEBRAITZACIÓ DE CERTES LòCIQUES

ÀLGEBRES D-COMPLETES

ESTUDI I ALGEBRAITZACIÓ DE CERTES LòGIQUES

ÀLGEBRES D-COMPLETES

Per Antoni Torrens Torrell

Departament de Càlcul de Probabilitats

i Estadística Matemàtica

Universitat de Barcelona

Memòria dirigida pel Dr Francesc d'Assis Sales Vallès;

presentada per Antoni Torrens Torrell

per assolir al Grau de Doctor en Matemàtiques

per la Universitat de Barcelona

A 1ª MARIA MARGARITA

INDEX

INTRODUCCIÓ

CAPITOL 0 CONCEPTES PRELIMINARS

CAPITOL I CONSEQÜÈNCIA I ORDRE TANCATS IRREDUCTIBLES, PRIMERS I MAXIMALS SEPARABILITAT

I 1 Tancats Irreductibles, Completament Irreductibles i
Maximals en un sistema clausura

I 2 Conseqüència, ordre i estructures reticulars Tancats
Primers

I 3 Conseqüència i separabilitat

CAPITOL II SISTEMES DEDUCTIUS, DEDUCCIÓ I ESTRUCTURES IMPLICATIVES

II 1 Sistemes deductius i deducció

II 2 Àlgebres implicatives i deducció

II 3 Àlgebres d-completes i operacions reticulars

CAPITOL III SISTEMES DEDUCTIUS EN ESTRUCTURES IMPLICATIVES ESPECTRES IRREDUCTIBLE, COMPLETAMENT IRREDUCTIBLE, IRREDUCTIBLE

MINIMAL, PRIMER I MAXIMAL

III 1 Sistemes deductius en àlgebres i reticles implicatius

III 2 Espectres Irreductible, Irreductible Minimal, Com-

pletament Irreductible, Primer i Maximal en

àlgebres d-completes

III 3 Radicals en àlgebres d-completes Semi-simplicitat

Separació

APÈNDIX

BIBLIOGRAFIA

INTRODUCCIO

L'algebratització del càlcul proposicional clàssic dóna lloc a les àlgebres de Tarski-Lindenbaum; la del càlcul proposicional intuicionista a les de Heyting, i la del càlcul proposicional implicatiu positiu, en el que solament hi ha implicació, a les de Hilbert

Una de les tècniques que s'utilitzen en aquestes algebratitzacions, seguint la línia de A Monteiro i A Diego, és la que usa els sistemes deductius, que foren introduïts per A Tarski (27) En un sistema formal per sistema deductiu s'entén un conjunt de fórmules que conté els axiomes i és tancat per les regles de deducció Així, en el càlcul proposicional implicatiu positiu $P^+(X)$ sobre el conjunt X , $D \subseteq P^+(X)$ és sistema deductiu quan, per qualssevol fórmules α, β, γ tenim

$$1 - \alpha, \alpha \rightarrow \beta \in D, \text{ implica } \beta \in D$$

$$2 - \alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha) \in D$$

$$3 - (\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)) \in D$$

Des d'un punt de vista purament algebraic i prescindint del llenguatge formal, podem considerar que disposem d'un conjunt A , no buit, amb una operació binària; el que fa que $D \subseteq A$ i satisfà

Per tot $a, b, c \in A$:

$$1 - a, a b \in D, \text{ implica } b \in D$$

$$2 - a (b a) \in D$$

$$3 - (a (b c)) ((a b) (a c)) \in D$$

D reb el nom de sistema deductiu clàssic de $(A,)$ La relació: $a \equiv_D b$ si, i només si, $a b \in D$ i $b a \in D$, és congruència, i D és classe d'equivalència L'estructura $(A/D, , D)$ rep el nom d'àlgebra de Hilbert

Considerant qüestions purament algebraiques J Pla (12) estudia quines propietats cal conserva i quines no per a poder obtenir un quocient en $(A,)$, a partir d'un conjunt $D \subseteq A$, conservant determinades propietats lògiques Així obté uns conjunts que anomena sistemes deductius complets, que per tot $a, b, c \in A$, satisfan:

$$1 - a, a b \in D, \text{ implica } b \in D$$

$$2 - \text{si } d \in D, \text{ aleshores } a d \in D$$

$$3 - a a \in D$$

$$4 - (a b) ((c a) (c b)) \in D$$

$$5 - (a (b c)) (b (a c)) \in D$$

El propòsit d'aquest treball és estudiar les estructures algebraiques que s'obtenen mitjançant aquests sistemes deductius i que hem anomenat àlgebres d -completes

La memòria té quatre parts. Les dues primeres són preliminars i les altres constitueixen l'estudi proposat.

Al Capítol 0 donem tots els conceptes i resultats, ja coneguts, que ens han estat necessaris.

Al Capítol I hem estudiat algunes propietats dels sistemes clausura i dels operadors conseqüència, que necessitem en tot el treball. És a Tarski (27)-(28) qui introdueix per primera vegada el concepte "operador conseqüència" - Definició 0.1 - En la definició que ell dona imposa a més que l'operador sigui finitari i que el conjunt sobre el que es defineix sigui numerable. Segons el Teorema 0.5, considerar un operador conseqüència és el mateix que considerar un sistema clausura. Ambdós proporcionen una eina força potent a l'hora d'estudiar les àlgebres d-completes, ja que el conjunt de sistemes deductius - només imposen el modus ponens - de (A, \cdot) és un sistema clausura fortament inductiu - o bé l'operador conseqüència associat és finitari - Teorema 0.7 - Les estructures que analitzem són àlgebres implicatives - H Rasiowa (18), Definició 0.11 - i per tant hi ha definida una relació d'ordre en el conjunt A . Això ens porta a estudiar sistemes clausura en conjunts ordenats i reticulats. D'altra banda per tal d'obtenir els espectres i radicals de l'àlgebra, analitzem els elements distingits

d'un sistema clausura - Irreductibles, Completament Irreductibles, Maximals, i Primers

Al Capítol II obtenim les àlgebres d-completes i donem les seves propietats. Abans, però, estudiem algunes qüestions que estaven per resoldre i que ens permeten tractar el problema amb més claredat. Fou A. Tarski (28) qui s'adonà que les lògiques clàssiques satisfan el Teorema de la Deducció. Es a dir, si D és un sistema deductiu clàssic i K_D és l'operador conseqüència lligat al sistema clausura dels deductius que contenen D , aleshores:

Per tot $a, b \in A$, i tot $X \subseteq A$

$a \in K_D(X)$ si, i només si, $b \in K_D(X \cup \{a\})$

El recíproc és cert - B. Verdú (32) - : Si D és sistema deductiu que satisfà la condició del Teorema, aleshores D és clàssic.

J. Pla (12) demostra que en el cas que D sigui sistema deductiu complet, satisfà un Teorema de la Deducció feble:

Per tot $a, b \in A$ i tot $X \subseteq A$:

$b \in K_D(X \cup \{a\})$ si, i només si, existeix

$n(a, b, K_D(X)) \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $a^n \in K_D(X)$

El recíproc no és cert - J. Pla (12) - En la definició II.6 introduïm els sistemes deductius febles que són els que caracteritzen la condició del Teorema de la Deducció feble. Hem hagut d'afegir condicions per tal de poder algebritzar les lògiques a que donen lloc. Certs

tipus de sistemes deductius febles són sistemes deductius clàssics s_1 , i només si, són a més sistemes deductius de tipus-1 - Teorema II 5 - Aquests caracteritzen la condició:

Per tot $a, b \in A$:

$$b \in K_D(a) \text{ si, i només si, } a \in D,$$

que no és altra que la condició del Teorema de la Deducció de Tarski en el cas $X = \emptyset$. Seguint, en aquest capítol, obtenint les àlgebres implicatives que resulten dels sistemes deductius complets, febles i de tipus-1. I estudiem les propietats de les àlgebres d -complets. En el tercer paràgraf analitzem quines propietats es guanyen quan l'ordre de l'àlgebra confereix al conjunt estructura supra-reticular o reticular - supra-reticles d -complets, definició II 10; reticles d -complets, definició II 11 - I seguint la línia dels treballs de J. Abbott (1) i F. de A. Sales (23)-(24)-(25), estudiem un cas en el que s'obté una operació supra-reticular expressable en termes de l'operació inicial. Obtenim les àlgebres de Sales - Definició II 12 -, que generalitzen les d'Abbott - Definició 0 19 - i que quan tenen element mínim - Teorema II 15 - són un reticle distributiu amb negació forta de Morgan.

Al Capítol III estudiem el conjunt de sistemes deductius de les àlgebres d -completes, que essent un sistema clausura finitari, ens

permet aplicar al seu estudi els resultats del Capítol I. Per una part ens donen informació sobre l'estructura de l'àlgebra; així obtenim caracteritzacions de les àlgebres de tipus-1 - Teorema III 3 -, del fet que l'operació sigui la canònica - Teorema III 4 -, i de les àlgebres de Heyting - Teorema III 7 -; en termes dels sistemes deductius. Per l'altre, ja que en aquestes àlgebres el reticle dels sistemes deductius i el reticle de les congruències poden identificar-se - Teorema II 18 -, podem analitzar els espectres i els radicals amb aquells. Primerament ens ha calgut veure la distributivitat del reticle dels sistemes deductius - Teorema III 9, seguint la línia de la tesi de A. Diego (4) - per tal de poder caracteritzar algebraicament els elements dels diferents espectres - Teoremes III 10, III 11, III 13 - i veure que en els supra-reticles d-complets els espectres primer i irreductible coincideixen - Teorema III 14 - Tots els radicals considerats són el sistema deductiu trivial - Proposició III 4 i Teorema III 15 - excepte el maximal i donem una condició suficient per que ho sigui - Teorema III 16 - Donem una caracterització de les àlgebres d-completes simples - Teorema III 19 - i una condició suficient per a la semi-simplicitat - Proposició III 7 - I veiem que en les àlgebres d-completes la propietat "L'espectre irreductible separa els elements de l'àlgebra", caracteritza les àlgebres de Hilbert. Finalment presentem un Apèndix on es troben analitzats uns exemples

de les àlgebres i d'els sistemes deductius estudiats, als quals fem referència en tot el treball, a fi i efecte de donar exemples i contraexemples. També ens permeten veure que les diferents classes d'àlgebres i sistemes deductius estudiats són no buides i no coincidents.

En la memòria han quedat molts camins oberts. Hem preferit deixar l'estudi de certs aspectes per a posteriors treballs per no alterar la línia d'exposició. Problemes que estan per resoldre són: la representació topològica de les àlgebres d-completes i la caracterització de la semi-simplicitat, entre altres.

L'interés d'aquestes estructures logico-algebraiques és que inclouen les clàssiques, les multivalorades i que estan molt lligades als conjunts difusos, fins al punt que si hi ha representació topològica d'aquestes àlgebres, creiem que és en espais topològics definits en conjunts difusos.

He de fer constar que aquesta memòria és quelcom més que el resultat d'un treball individual; és, a més, la conseqüència de la tasca d'un equip que fa uns anys iniciaren F de A Sales, J Pla i B Verdú i al que més tard s'hi afegiren J M Font, A Rodriguez i l'autor. I que superant totes les dificultats, s'ha dedicat a l'estudi de certs aspectes de la lògica.

Vull agrair al Dr F de A Sales, director d'aquesta memòria, els seus encertats consells a l'hora d'abordar les diferents qüestions que ens hem plantejat, al Dr J Pla l'entusiasme que ha posat en els diferents problemes discutits, a B Verdú llur objectivitat a l'hora de jutjar aquest treball i a J M Font i a A Rodríguez els suggeriments i paciència

Vagi també el meu agraïment a tots els que m'han recolzat mentre he redactat la memòria En especial a la Laia, en Daniel, i a la Margarida

Barcelona Gener de 1980

0 CONCEPTES PRELIMINARS

0 1

Definició 0 1 -

Una família de subconjunts \mathcal{C} d'un conjunt no buit S s'anomena sistema clausura (s c) sobre S , si és una família tancada per interseccions arbitràries, és a dir

$$S \in \mathcal{C}, \text{ i si } T_i \in \mathcal{C}, i \in I, \text{ aleshores } \bigcap_{i \in I} T_i \in \mathcal{C}$$

Definició 0 2 -

Una aplicació C de $\mathcal{P}(S)$ en $\mathcal{P}(S)$ s'anomena operador conseqüència (o c) sobre S , si per tot $X, Y \subseteq S$, satisfà

$$o c 1 - X \subseteq C(X)$$

$$o c 2 - X \subseteq Y, \text{ implica } C(X) \subseteq C(Y)$$

$$o c 3 - C(C(X)) = C(X)$$

Els subconjunts de S tals que $X = C(X)$ s'anomenen tancats respecte a C .

TEOREMA 0 1 -

Cada sistema clausura sobre S és un reticle complet respecte a l'ordre definit per la inclusió conjuntista

tenim que:

$$\text{Si } X_i \in \mathcal{C}, i \in I, \text{ aleshores } \inf_{i \in I} X_i = \bigcap_{i \in I} X_i,$$

$$\sup_{i \in I} X_i = \inf \left\{ Z \in \mathcal{C} / \bigcup_{i \in I} X_i \subseteq Z \right\}.$$

TEOREMA 0 2 -

Cada operador conseqüència C definit sobre S defineix un sistema clausura:

$$\mathcal{C}(C) = \{ X \subseteq S / C(X) = X \}$$

TEOREMA 0 3 -

La família de tots els sistemes clausura definits sobre S és un reticle complet respecte a la inclusió conjuntista,

$$\text{on } \inf_{i \in I} \mathcal{C}_i = \bigcap_{i \in I} \mathcal{C}_i$$

$$\sup_{i \in I} \mathcal{C}_i = \inf \left\{ \mathcal{C} / \mathcal{C}_i \subseteq \mathcal{C}, \text{ per tot } i \in I \right\}$$

TEOREMA 0.4 -

La família de tots els operadors conseqüència C definits sobre S és un reticle complet (respecte

a l'ordre: $C_1 \leq C_2$ si, i només si, per tot $X \subseteq S$,

$$C_1(X) \subseteq C_2(X), \text{ on } C = \inf_{i \in I} C_i \text{ si, i només si,}$$

$$C(X) = \bigcap_{i \in I} C_i(X), \text{ per tot } X \subseteq S, \text{ i}$$

$$\sup_{i \in I} C_i = \inf \left\{ C / C_i \subseteq C, \text{ per tot } i \in I \right\}$$

TEOREMA 0.5 -

El reticle complet de tots els operadors conseqüència sobre S, i el reticle complet de tots els sistemes clausura sobre S són dualment isomorfs per la correspondència $C \xrightarrow{\varphi} \mathcal{C}(C)$. L'aplicació inversa ve donada per:

$$\varphi^{-1}(\mathcal{C})(X) = \bigcap_{\substack{T \in \mathcal{C} \\ T \supseteq X}} T, \text{ per tot } X \subseteq S$$

Definició 0.3 -

Si B és una família de subconjunts de S, el sistema clausura $[B]$, família de totes les interseccions arbitràries d'elements de B, s'anomena generat per B, o bé, que B és una base de $[B]$.

TEOREMA 0.6.-

$[B]$ és el més petit sistema clausura sobre S, que conté B.

Definició 0.4 -

Una família no buida \mathcal{F} de subconjunts de S s'anomena fortament inductiva, si per cada cadena \mathcal{G} de \mathcal{F} ,

es compleix: $\bigcup_{T \in \mathcal{G}} T \in \mathcal{F}$

Definició 0.5 -

Un operador conseqüència C sobre S s'anomena finitari

si per cada $X \subseteq S$, satisfà: $C(X) = \bigcup_{\substack{N \subseteq X \\ N \text{ finit}}} C(N)$

TEOREMA 0.7 - (Schmidt)

Un operador conseqüència C és finitari si, i només si, el sistema clausura $\mathcal{C}(C)$ és fortament inductiu

Definició 0.6.-

Si X és un conjunt tancat respecte a C , direm que X és un tancat irreductible (t i) per tot $T_1, T_2 \in \mathcal{C}(C)$
 $X = T_1 \cap T_2$ si, i només si, $X = T_1$ o $X = T_2$

Definició 0.7 -

Si $X \in \mathcal{C}(C)$, direm que X és completament irreductible (t c i) si, per tota família $\mathcal{N} \subseteq \mathcal{C}(C)$
 $X = \bigcap_{T \in \mathcal{N}} T$ si, i només si, $X \in \mathcal{N}$

Es clar que si X és t c i, aleshores X és t i

TEOREMA 0.8 - (Pierce, Verdú (32))

Si C és finitari, aleshores la família de tancats completament irreductibles és la més petita base de $\mathcal{C}(C)$

Del Teorema anterior es dedueix immediatament que si C és finitari

la família de tancats irreductibles és una base de $\mathcal{C}(C)$

Definició 0.8 - (J Pla)

Un operador conseqüència C sobre S direm que és unitari

si compleix per tot $X \subseteq S$, $C(X) = \bigcap_{x \in X} C(\{x\})$

Per tal d'abreujar la notació escriurem $C(x)$ en lloc de $C(\{x\})$

Definició 0 9 - (F A Sales)

Si C és un operador conseqüència sobre S , direm que $L = (S, C)$ és una lògica abstracta

0.2

En tot aquest treball per $(A,)$ entendrem un conjunt no buit A , amb una operació binària

Definició 0 10 -

Siguí $(A,)$ i $D \subseteq A$, direm que D és un sistema deductiu (s d) quan per tot $a, b \in A$ compleix
s d.- Si $a, a b \in D$, aleshores $b \in D$

La propietat s d. és més coneguda com a Modus Ponens ($m p$)

TEOREMA 0 9 -

La família de tots els sistemes deductius \mathcal{D}

és un sistema clausura fortament inductiu sobre A

A l'operador conseqüència associat a \mathcal{D} l'escriurem K , que segons els Teoremes 0 7 i 0 9 és finitari Donat $D \in \mathcal{D}$, amb $D \neq \emptyset$, notarem per \mathcal{D}_D la família de tots els sistemes deductius que contenen D , que es un sistema clausura, i per K_D l'operador conseqüència associat

En tot el treball per $(A, , u)$ entendrem un conjunt A , no buit, amb una operació binària , i un element distingit u de A

Definició 0 11 -

Direm que (A, u) és un àlgebra implicativa (a i) quan:

per tot $a, b \in A$, compleix

a i 1 - La relació definida:

$$a \leq b \text{ si, i només si, } a \cdot b = u$$

és d'ordre

a i 2 - $a \cdot u = u$

Definició 0 12.-

Si (A, \cdot, u) és un à.i i $D \subseteq A$, direm que D és

sistema deductiu de (A, \cdot, u) (s d (i))^{*} quan:

s d.(i) 1 - D es un s d de (A, \cdot)

s d (i) 2 - $u \in D$

Donat que en un àlgebra implicativa $\{u\} \in \mathcal{D}$, aleshores $\mathcal{D}_{\{u\}}$ és el conjunt de tots els s d (i), que notarem per \mathcal{D}_0 , i l'operador conseqüència associat l'escriurem K_0 .

Teorema 0 10 - (J. Pla (12) F A. Sales(24))

Sigui D un s d de (A, \cdot) tal que:

1 - per tot $a \in A$, $a \cdot a \in D$

2.- per tot $a, b, c \in D$, $a \cdot b, b \cdot c \in D$, implica $a \cdot c \in D$

3 - per tot $a \in A$, $d \in D$, $a \cdot d \in D$

Aleshores tenim

a) La relació $a \leq_D b$ si, i només si, $a \cdot b \in D$,

és una relació de pre-ordre

b) D és classe d'equivalència, per la relació d'equivalència que indueix el pre-ordre de a)

*Rasiowa(18) l'anomena filtre implicatiu

A la relació d'equivalència induïda pel pre-ordre de D , quan existeixi, l'anomenarem relació d'equivalència definida per D

TEOREMA 0 11 - (J Pla (12))

Si D es un s. d. de (A, \cdot) tal que satisfà les hipòtesis del Teorema 0.10., i la relació d'equivalència definida per D és congruència, aleshores:

1 - D és la classe màxima per l'ordre induït en el conjunt quocient, que notem per A/D

2.- $(A/D, \cdot, D)$ és un a.i.

Definició 0 13.-

Siguin (A, \cdot, u) i (A', \cdot, u') a.a i.i , i f una aplicació de A en A' , direm que f és un morfisme d'àlgebres implicatives quan:

- per tot $a, b \in A$, $f(a \cdot b) = f(a) \cdot f(b)$

- $f(u) = u'$

TEOREMA 0 12.- (H Rasiowa(18))

Si f és un epimorfisme entre les àlgebres implicatives

(A, \cdot, u) i (A', \cdot, u') , aleshores $\text{Ker } f = f^{-1}(\{u'\}) \in \mathcal{D}_0$

A més la relació $a \equiv_D b$ si, i només si, $a \cdot b, b \cdot a \in \text{Ker } f$

és congruència en (A, \cdot, u)

TEOREMA 0 13.-

Si (A, \cdot, u) és un a.i tal que per tot $a, b, c \in A$,

$$(a \cdot b) \cdot ((b \cdot c) \cdot (a \cdot c)) = u$$

$$(a \cdot b) \cdot ((c \cdot a) \cdot (c \cdot b)) = u$$

Aleshores si $D \in \mathcal{D}_0$, la relació $a \equiv_D b$ si, i només si, $a \cdot b, b \cdot a \in D$ és congruència.

A més si, per tot $a \in A$, $u \cdot a = a \cdot (A/D, \cdot, u)$ es un a i que satisfà les condicions esmentades

Definició 0.14.-

Signi (A, \cdot) i $D \in \mathcal{D}$, direm que D es sistema deductiu clàssic (s d c) si:

s.d.c.1 - Per tot $a, b \in A, a \cdot (b \cdot a) \in D$

s.d.c.2 - Per tot $a, b, c \in A, (a \cdot (b \cdot c)) \cdot ((a \cdot b) \cdot (a \cdot c)) \in D$

TEOREMA 0 14 -

Si D és un s d c, aleshores satisfà els Teoremes 0 10 i 0.11.

Definició 0.15.-

Direm que (A, \cdot, u) és àlgebra de Hilbert (a.de H)

(o àlgebra d'implicació positiva) quan

a. de H 1 - Per tot $a, b \in A, a \cdot (b \cdot a) = u$

a. de H.2.- Per tot $a, b, c \in A, a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot (a \cdot c)$

a. de H 3.- Per tot $a, b \in A, a \cdot b = u$ i $b \cdot a = u$, impliquen

$$a = b.$$

TEOREMA 0.15.-

Signi (A, \cdot) i $D \in \mathcal{D}$, aleshores

D és s d.c si, i només si, $(A/D, \cdot, D)$ és a. de H

0.3.

En tot el treball per (A, \cdot, C) entendrem un conjunt A , no buit, amb una operació binària \cdot , i un operador conseqüència C .

Definició 0.16 -

Direm que (A, \cdot, C) satisfà el principi de la deducció de Tarski (p d T) si, per tot $a, b \in A$, $X \subseteq A$
 $b \in C(X \cup \{a\})$ si, i només si, $a \in C(X)$

Per tal d'abreujar escriurem $C(X, a)$ en lloc de $C(X \cup \{a\})$

TEOREMA 0.16 - (B. Verdà (32))

Sigui (A, \cdot, C) , les condicions:

1 - C és finitari

2.- (A, \cdot, C) satisfà el p d T

són equivalents a les condicions:

3.- Per tot $a, b \in A$, $a \in C(\emptyset)$, implica $b \in C(\emptyset)$

4.- $a_1 (a_2 (\dots (a_n a) \dots)) \in C(\emptyset)$, implica

$$a_{\tau(1)} (a_{\tau(2)} (\dots (a_{\tau(n)} a) \dots)) \in C(\emptyset)$$

per tota permutació $\tau \in \tilde{G}_n$

5.- Per tot $X \subseteq A$, i per tot $a \in A$, $a \in C(X)$ si, i només si,

existeix un subconjunt $F = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ de X

tal que:

$$a_1 (a_2 (\dots (a_n a) \dots)) \in C(\emptyset) \text{ o } a \in C(\emptyset)$$

TEOREMA 0.17 -

Sigui (A, \cdot) i $D \in \mathcal{D}$, aleshores

(A, \cdot, K_D) satisfà el p.d.T. si, i només si, D és s.d.c.

TEOREMA 0.18.-

Si (A, \cdot, u) és a.i., aleshores

(A, \cdot, K_0) satisfà el p.d.T. si, i només si, (A, \cdot, u)

és un a. de H.

0.4.-

Per (A, \cdot, \vee, u) entendrem un conjunt A , no buit, amb dues operacions

binàries \cdot i \vee , i un element distingit u de A ; i per $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$

entendrem un conjunt A , no buit, amb tres operacions binàries \cdot, \vee, \wedge ,

i un element distingit u de A .

Definició 0.17 -

Direm que (A, \cdot, \vee, u) és supra-reticle implicatiu

(s-r.i.) quan:

s-r.i.1.- (A, \cdot, u) és a.i.

s-r.i.2.- (A, \vee) és un supra-reticle

s-r.i.3 - per tot $a, b \in A$,

$$a \cdot b = u \text{ si, i només si, } a \vee b = b$$

Definició 0.18 -

Direm que (A, \cdot, \vee, u) és supra-reticle de Hilbert

(s-r. de H.) quan:

s-r. de H.1.- (A, \cdot, \vee, u) és s-r.i.

s-r. de H.2.- (A, \cdot, u) és a. de H.

Definició 0 19 -

Sigui (A, \cdot, u) , direm que és àlgebra d'Abbot+ (a. de A.)

(o àlgebra d'implicació) quan:

a. de A 1.- (A, \cdot, u) és a. de H.

a. de A 2 - Per tot $a, b \in A$, $(a \cdot b) \cdot a = a$

La condició a de A 2 és equivalent a la següent (F A.Sales (23)) :

a de A.2' - Per tot $a, b \in A$, $(a \cdot b) \cdot b = (b \cdot a) \cdot a$

TEOREMA 0 18 -

Sigui (A, \cdot, u) un a de A , si definim $a \vee b = (a \cdot b) \cdot b$,

aleshores (A, \cdot, \vee, u) és un s-r de H

Definició 0 20 -

Direm que $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és reticle implicatiu (r i)

quan:

r i.1 - (A, \cdot, u) és a i.

r i.2.- (A, \vee, \wedge) és reticle

r.i.3 - Per tot $a, b \in A$, $a \cdot b = u$ si, i només si, $a \wedge b = a$.

Definició 0.21 - (J Plà)

Direm que $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és reticle de Hilbert (r de H)

quan:

r de H.1.- $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és r i

r. de H.2.- (A, \cdot, u) és a. de H

Definició 0.22.-

Direm que (A, \cdot, \vee, \wedge) és àlgebra de Heyting (a. de Ht)

quan:

a. de Ht.1 - (A, \vee, \wedge) és reticle

a. de Ht 2 - Per tot $a, b, c \in A$, $a \wedge b \leq c$ si, i només si,
 $b \leq a \cdot c$

TEOREMA 0 20 -

Si (A, \cdot, \vee, \wedge) és a de Ht, satisfà

1 - per tot $a, b \in A$, $a \cdot a = b \cdot b = u$

2 - $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és r de H

3 - (A, \vee, \wedge) és reticle distributiu

TEOREMA 0 21.- (J Pla(13))

(A, \cdot, \vee, \wedge) és a de Ht si, i només si, satisfà:

1 - $(a \cdot b) \wedge b = b$

2 - $(a \cdot b) \wedge a = a \wedge b$

3 - $(a \vee b) \cdot c = (a \cdot c) \wedge (b \cdot c)$

4 - $a \cdot (b \wedge c) = (a \cdot b) \wedge (a \cdot c)$

5 - $a \cdot a = b \cdot b$

Per tot $a, b, c \in A$

TEOREMA 0 22 - (J Pla(13))

Si $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és r de H, aleshores és a de Ht si,

i només si, satisfà la condició 4 del Teorema 0 21

TEOREMA 0 23 - (F de A Sales(23))

1 - Si (A, \cdot, u) és a de A, aleshores si té element

mínim 0, es pot dotar d'estructura d'àlgebra de Boole

a $(A, \vee, \wedge, \neg, u, 0)$, on $\neg a = a \cdot 0$, $a \vee b = \neg a \cdot b$,

$a \wedge b = \neg(\neg a \vee \neg b)$, per tot $a, b \in A$

0.5.

Sigui (A, \cdot, u) a.i., notarem per \mathcal{F} al sistema clausura dels seus filtres d'ordre, i per F a l'operador conseqüència associat que és unitari.

TEOREMA 0 24.-

Si (A, \cdot, u) és un a.i., aleshores $\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}$.

Sigui $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ r.i., notarem per \mathcal{F}_r al sistema clausura dels seus filtres de reticle, i per F_r a l'operador conseqüència associat que és finitari.

TEOREMA 0 25.-

Si $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és r. de H, aleshores $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{D}_0$.

TEOREMA 0 26.- (J Pla (13))

Un r. de H (A, \cdot, u) és a. de Ht si, i només si,

$$\mathcal{F}_r = \mathcal{D}_0$$

0.6.

Per $\mathcal{A} = (A, \{f_\gamma\}_{\gamma \in T})$ entendrem un conjunt A , no buit, i una col·lecció no buida d'operacions $\{f_\gamma\}_{\gamma \in T}$, definides sobre A . Direm que \mathcal{A} és un àlgebra abstracta (a.a.)

Definició 0 23.-

Direm que un àlgebra abstracta $\mathcal{A} = (A, \{f_\gamma\}_{\gamma \in T})$ és simple quan tot epimorfisme de \mathcal{A} en un altra a.a.

$\mathcal{B} = (B, \{g_\gamma\}_{\gamma \in T})$ del mateix tipus, o bé és isomorfisme, o bé B es redueix a un sol element.

TEOREMA 0.27.-

\mathcal{A} és simple si, i només si, només té les dues congruències trivials: la identitat i la que relaciona tots els elements de A

Si $\mathcal{A}_i = (A_i, \{\rho_{i\alpha}\}_{\alpha \in I})$, $i \in I$, és una família d'àlgebres del mateix tipus,

notarem per $\prod_{i \in I} \mathcal{A}_i$ al seu producte directe

Definició 0.23 -

S'anomena producte sub-directe de $(\mathcal{A}_i)_{i \in I}$, a tota

sub àlgebra R de $\prod_{i \in I} \mathcal{A}_i$ tal que, per tot $a_i \in A_i$, $i \in I$,

existeix un element de R tal que la seva component en \mathcal{A}_i

és a_i

TEOREMA 0 28.- (G. Birkoff)

Un àlgebra \mathcal{A} es pot representar com a producte sub-directe

de certes àlgebres del mateix tipus $(\mathcal{A}_i)_{i \in I}$ si,

i només si, existeix una família de congruències

$(\theta_i)_{i \in I}$, tals que $\inf_{i \in I} \theta_i = \theta \text{ Id}$

A més, si la condició es satisfà, \mathcal{A} és isomorf a un

producte subdirecte de $(\mathcal{A}/\theta_i)_{i \in I}$

Definició 0.24.-

Un àlgebra \mathcal{A} és semi-simple quan es pot representar

com a producte sub-directe d'àlgebres simples.

Hom pot trobar les demostracions dels Teoremes anteriors en les obres citades en la bibliografia, dels següents autors

A. Diego, A Monteiro, Pierce, J Pla, H Rasiowa, H Rasiowa

- R Sikorski, F A Sales, Suzko-Brown, G Szász, B Verdú

I. CONSEQUÈNCIA I ORDRE TANCATS IRREDUCTIBLES, PRIMERS I MAXIMALS

SEPARABILITAT

En aquest capítol, estudiem els tancats irreductibles, maximals i primers d'un sistema clausura, en el cas més general i en el cas en què el sistema clausura està definit en un conjunt ordenat o reticulat

I.1. Tancats irreductibles, completament irreductibles, i maximals en un sistema clausura.

Sigui $L = (A, C)$ una lògica abstracta

I.1.1.

Proposició I 1 -

Sigui $T \in \mathcal{L}(C)$, $T \neq \emptyset$, si per tot $a, b \notin T$, $C(a) \cap C(b) \notin T$,
aleshores T és t.i

En efecte:

Si T és tal que, per tot $a, b \notin T$, $C(a) \cap C(b) \notin T$ i T no és t.i, aleshores

existeixen $T_1, T_2 \in \mathcal{L}(C)$ tals que

$$T = T_1 \cap T_2, \text{ i } T \not\subseteq T_1, T \not\subseteq T_2$$

Sigui $a \in T_1 \setminus T$ i $b \in T_2 \setminus T$, aleshores $C(a) \cap C(b) \subset T_1 \cap T_2 = T$

que contradiu la hipòtesi

TEOREMA I 1 -

Si C és tal que, per tot $T \in \mathcal{C}(C)$ i per tot $a, b \in A$,

$C(T \cup (C(a) \cap C(b))) = C(T, a) \cap C(T, b)$, aleshores:

si T és t i , satisfà que, per tot $a, b \notin T$, $C(a) \cap C(b) \not\subseteq T$

En efecte:

Si T és t i i existeixen $a, b \notin T$ tals que $C(a) \cap C(b) \subseteq T$, aleshores

$$T = C(T \cup (C(a) \cap C(b))) = C(T, a) \cap C(T, b)$$

$$i \quad T \subsetneq C(T, a), \quad T \subsetneq C(T, b)$$

que contradia el fet que T és t i

Corol·lari -

Si $\mathcal{C}(C)$ satisfà la hipòtesi del Teorema I 1 i si

$T \in \mathcal{C}(C)$, $T \neq \emptyset$, aleshores:

T és t i si, i només si, per tot $a, b \notin T$, $C(a) \cap C(b) \not\subseteq T$

Per tal d'abreujar, escriurem $C(X, Y)$ en lloc de $C(X \cup Y)$, $X, Y \subseteq A$

Proposició I 2 -

Si C és finitari i satisfà la hipòtesi del Teorema I 1,

per tot $T \in \mathcal{C}(C)$, T t i , aleshores existeix un tancat

irreductible minimal contingut en T

En efecte:

Si T és t i , d'acord amb el Lema de Zorn, només cal demostrar que la

família dels tancats irreductibles continguts en T és inductiva infe-

riorment. Aquesta família no és buida, doncs T hi pertany Considerem una

descendent d'aquesta família: $\bigcap_{i \in I} T_i \subset T$, amb $i \in I$

$\bigcap_{i \in I} T_i$ és t i ja que si $a, b \notin \bigcap_{i \in I} T_i$, existeix T_k de la cadena tal que $a, b \notin T_k$ i per tant $C(a) \cap C(b) \not\subset T_k$, i tenim que $C(a) \cap C(b) \not\subset \bigcap_{i \in I} T_i$

El Teorema 0 1 acaba la demostració

I 1.2.

Com a conseqüència immediata del Teorema 0 8 tenim

Proposició I 3 -

Si C és finitari, aleshores per tot $X \in \mathcal{L}(C)$, i per tot $a \notin X$, existeix T t c i tal que $a \notin T$ i $X \subset T$

Proposició I 4 -

Si C és finitari, aleshores per tot $X \in \mathcal{L}(C)$ i per tot $a \notin X$, existeix T t i tal que $a \notin T$ i $X \subset T$

Proposició I 5 -

Si C és finitari i $X, Y \in \mathcal{L}(C)$, aleshores $X \subset Y$ si, i només si, per tot T t i (per tot T t c i) $Y \subset T$, implica $X \subset T$

En efecte:

Que si $X \subset Y$, aleshores tot T t i que conté Y també conté X , és evident.

Suposem que tot tancat irreductible que conté Y també conté X :

Si $X \not\subset Y$, aleshores existeix $a \in X$ tal que $a \notin Y$, segons la Proposició I.4., existeix T t i tal que $Y \subset T$ i $a \notin T$, per tant $Y \subset T$ i $X \not\subset T$, que contradiu la hipòtesi

Definició I.1.-

Sigui $x \in A$, direm que $T \in \mathcal{C}(C)$ és un maximal lligat a x

$(T = M_x)$ quan T és maximal en $\mathcal{C}_x = \{S \in \mathcal{C}(C) / x \notin S\}$

TEOREMA I.2.-

Si C és finitari, aleshores per tot $x \in A \setminus C(\emptyset)$, existeix un maximal lligat a x

En efecte:

Si $x \notin C(\emptyset)$, aleshores $\mathcal{C}_x \neq \emptyset$. Segons el Teorema 07 $\mathcal{C}(C)$ és fortament inductiva, per tant si $(T_i)_{i \in I}$ és una cadena de \mathcal{C}_x , $\bigcup_{i \in I} T_i \in \mathcal{C}(C)$,

$x \notin \bigcup_{i \in I} T_i$ i tenim que $\bigcup_{i \in I} T_i \in \mathcal{C}_x$. D'acord amb el Lema de Zorn

\mathcal{C}_x té maximals.

TEOREMA I.3.-

Si C és finitari, aleshores

T és un t.c.i. si, i només si, existeix un $x \in A \setminus T$, tal que

$$T = M_x$$

En efecte:

Suposem que T és t.c.i., és clar que $T \subseteq \bigcap_{x \in A \setminus T} M_x = T'$. Si $y \in T'$, aleshores

$y \in T$, ja que si $y \notin T$, tindríem M_y i $y \notin \bigcap_{x \in A \setminus T} M_x$, contradicció. Com que

T és t.c.i. per definició $T = M_x$, per un cert $x \in A \setminus T$

Recíprocament: Si $T = M_x$, $x \in A$, aleshores $x \in A \setminus T$ i segons la Proposició

I.3 existeix un T' t.c.i. tal que $x \notin T'$ i $T \subseteq T'$. Com que T és un

maximal lligat a x , $T = T'$

I 1 3.

Definició I 2 -

Si $T \in \mathcal{L}(C)$, direm que T és tancat maximal ($t m$)

quan

$t.m 1 - T \subsetneq A$

$t m 2 - Si X \in \mathcal{L}(C), T \subsetneq X, implica X = A$

TEOREMA I 4 -

Donat $T \in \mathcal{L}(C)$, $T \neq A$, T és $t m$ si, i només si, per tot $a, b \notin T$, $b \in C(T, a)$

En efecte

Si T és maximal, donats $a, b \notin T$, $T \subsetneq C(T, a)$, per tant $C(T, a) = A$

Recíprocament Suposem que T és tal que, per tot $a, b \notin T$, $b \in C(T, a)$

Si $X \in \mathcal{L}(C)$ i $T \subsetneq X$, donat $b \in A$ tenim

- $b \in T$, per tant, $b \in X$

- $b \notin T$, però com que $T \subsetneq X$, existeix $a \in X \setminus T$, per hipòtesi,

$b \in C(T, a) \subseteq X$,

per tant $X = A$ Això demostra que T és maximal

I.2. Conseqüència, ordre i estructures reticulars Tancats Primers

I.2.1.

Sigui (A, C) una lògica abstracta, en la que el conjunt A és ordenat respecte a la relació \leq

TEOREMA I 5.-

Les següents condicions són equivalents

- (1) $\mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}$
- (2) Per tot $a, b \in A$, $a \leq b$, implica $C(b) \subseteq C(a)$
- (3) Per tot $a \in A$, $F(a) \subseteq C(a)$

En efecte:

(1) implica (2) si $a \leq b$, com que $C(a)$ és un filtre d'ordre, $b \in C(a)$, això és $C(b) \subseteq C(a)$

(2) implica (3) si $b \in F(a)$, és $a \leq b$ i $b \in C(a)$, per tant $F(a) \subseteq C(a)$

(3) implica (1) si $T \in \mathcal{C}(C)$, $a \in T$ i $a \leq b$, tenim $b \in F(a) \subseteq C(a) \subseteq T$, per tant $b \in T$, i aleshores T és un filtre d'ordre

Corol.lari .-

Si A té màxim u , i $\mathcal{C}(C) \subset \mathcal{F}$, aleshores $C(\emptyset) = \emptyset$, o bé $u \in C(\emptyset)$

En efecte:

Si $C(\emptyset) \neq \emptyset$, existeix $a \in C(\emptyset)$, com que $u \geq a$, $u \in C(a) = C(\emptyset)$

I.2.2.

Sigui (A, C) una lògica abstracta, en la que A té estructura reticular, és a dir, en A hi ha definides dues operacions \vee, \wedge , tals que (A, \vee, \wedge) és un reticle.

Proposició I 7 -

Si $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}$, aleshores per tot $a \in A$, $F_r(a) = C(a)$

En efecte:

La demostració és trivial donat que $F_r(a) = F(a)$ per tot $a \in A$

TEOREMA I.6 -

Si C és finitari, aleshores

$\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}$ si, i només si, per tot $a \in A$, $F_r(a) = C(a)$

En efecte:

El directe és la Proposició I 7

Recíprocament. Si per tot $a \in A$, $F_r(a) = C(a)$, d'acord amb el Teorema I 5

$\mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}$. Per a demostrar que $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{C}(C)$, veurem que si $F \in \mathcal{F}_r$, $C(F) = F$,

d'acord amb o.c 1 només cal veure que $C(F) \subseteq F$

Si $a \in C(F)$, per ésser C finitari, existeixen $b_1, b_2, \dots, b_n \in F$, tals que

$a \in C(b_1, b_2, \dots, b_n)$ Donat que F és un filtre de reticle $z = \bigwedge_{i=1}^n b_i \in F$,

a més per tot i , $1 \leq i \leq n$, $b_i \geq z$, per tant $b_i \in F(z) = C(z)$ i això ens diu

que $C(b_1, b_2, \dots, b_n) \subseteq C(z) = F(z) \subseteq F$ Això demostra que $a \in F$, i tenim

que $C(F) \subseteq F$

TEOREMA I 7 -

Les següents condicions són equivalents

$$(1) \mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}_r$$

$$(2) C(F_r(X)) = C(X), \text{ per tot } X \subseteq A$$

$$(3) C(a, b) = C(a \wedge b), \text{ per tot } a, b \in A$$

En efecte:

(1) implica (2) si $\mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}_r$, segons el Teorema 0 5, $F_r \leq C$,

que implica (B.Verdu(31), Brown-Suszko(3)) $C \circ F_r = C$

(2) implica (3) si $a, b \in A$, aleshores

$$C(a, b) = C(F_r(a, b)) = C(F_r(a \wedge b)) = C(a \wedge b)$$

(3) implica (1) si $T \in \mathcal{C}(C)$ i $a, b \in T$, aleshores $C(a, b) \subset T$, per tant

$C(a \wedge b) \subset T$, d'on $a \wedge b \in T$. A més si $a \in T$ i $b \geq a$, $C(a) = C(a \wedge b) = C(a, b)$,

per tant $C(a) \subseteq T$. Això demostra que $T \in \mathcal{F}_r$.

I.2.3

En aquest apartat considerem que el conjunt A de la lògica abstracta

(A, C) només té estructura de supra-reticle, això és, en A hi ha definida

una operació \vee , tal que (A, \vee) és supra-reticle. Suposem també que

$$\mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}.$$

Definició I 3.-

Sigui $T \in \mathcal{C}(C)$, direm que T és un tancat primer (t.p) si

t.p - per tot $a, b \in A$, si $a \vee b \in T$, aleshores $a \in T$ o $b \in T$.

Proposició I 8 -

Tot tancat primer és tancat irreductible.

En efecte:

Si $T \in \mathcal{C}(C)$ és t.p. i $a, b \notin T$ per definició $a \vee b \notin T$, com que $\mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}$,

d'acord amb el Teorema I 5, $a \vee b \in C(a) \cap C(b)$. Per tant $C(a) \cap C(b) \not\subseteq T$,

i segons la Proposició I 1 T és t.i.

TEOREMA I.8 -

Si C és finitari, aleshores

Tancats irreductibles i tancats primers coincideixen

si, i només si, per tot $a, b \in A$ i per tot $T \in \mathcal{C}(C)$

$$C(T, a) \cap C(T, b) = C(T, a \vee b)$$

En efecte

Si tancats primers i tancats irreductibles coincideixen, per demostrar la igualtat només cal veure que $C(T, a \vee b) \supseteq C(T, a) \cap C(T, b)$, ja que l'altra inclusió sempre es satisfà. Sigui T' un t i tal que $C(T, a \vee b) \subseteq T'$, aleshores $T \subseteq T'$ i $a \vee b \in T'$. Com que T' és, per hipòtesi, t p, tenim que $T \subseteq T'$ i $a \in T'$ o $b \in T'$, d'on $C(T, a) \subseteq T'$ o $C(T, b) \subseteq T'$, per tant $C(T, a) \cap C(T, b) \subseteq T'$ i per la Proposició I 5 ja hem acabat.

Recíprocament, si $C(T, a \vee b) = C(T, a) \cap C(T, b)$, per tot $T \in \mathcal{C}(C)$ i $a, b \in A$; en particular sigui T un t i. Suposem que T no és t p, això és, existeixen $a, b \notin T$, tals que $a \vee b \in T$, aleshores

$$C(T, a) \cap C(T, b) = C(T, a \vee b) = T, \text{ i}$$

$$T \not\subseteq C(T, a), \quad T \not\subseteq C(T, b)$$

que contradueix el fet que T sigui t i.

Corol·lari 1 -

Si C és finitari i tancats irreductibles coincideixen amb tancats primers, aleshores

$$C(a \vee b) = C(a) \cap C(b)$$

En servir el Teorema anterior B Verdu(33) demostra el següent

Corol·lari 2 -

Si A té estructura de reticle, aleshores
 (A, \vee, \wedge) és un reticle distributiu si, i només si,
 filtres de reticle primers i filtres de reticle
 irreductibles coincideixen

I 3 Conseqüència i separabilitat

I 3 1

Sigui (A, C) una lògica abstracta

Definició I.4 -

Sigui $\beta \subseteq \mathcal{C}(A)$, direm que separa els elements de A
 si Per tot $a, b \in A$, $a \neq b$, existeix $B \in \beta$ tal que
 $a \notin B$ i $b \in B$, o $a \in B$ i $b \notin B$

Proposició I 9 -

Sigui β una base de $\mathcal{C}(C)$ β separa els elements
 de A si, i només si, per tot $a, b \in A$, $C(a) = C(b)$,
 implica $a = b$

En efecte

Per ésser β base de $\mathcal{C}(C)$, tenim que si $T \in \mathcal{C}(C)$ i $a \notin T$, existeix B
 tal que $a \notin B$ i $T \subseteq B$

Suposem que β separa els elements de A i $C(a) = C(b)$, aleshores
 per tot $B \in \beta$ tal que $a \in B$ és $C(a) \subseteq B$ i, per tant, $b \in B$ Si fos $a \neq b$

els elements de \mathcal{B} no separarien els de A

Suposem que $C(a) = C(b)$, implica $a = b$, aleshores $a \neq b$, implica $C(a) \neq C(b)$. Per ésser \mathcal{B} base de $\mathcal{C}(C)$ sempre podem trobar un tancat de \mathcal{B} que contingui un i no contingui l'altre

Corol.lari

Si C és finitari, les següents condicions són equivalents:

- (1) La classe de tancats completament irreductibles separa els elements de A
- (2) La classe dels tancats irreductibles separa els elements de A
- (3) Per tot $a, b \in A$, $C(a) = C(b)$, implica $a = b$

En efecte:

La demostració es immediata donat que si C és finitari, la classe de t.c.1 i la classe de t i son bases de $\mathcal{C}(C)$

Proposició I.10 -

Si $C(a) = C(b)$, implica $a = b$, aleshores o bé $C(\emptyset) = \emptyset$
o bé existeix $d \in A$, $C(\emptyset) = \{d\}$

En efecte:

Si $C(\emptyset) \neq \emptyset$ i $a, b \in C(\emptyset)$, aleshores $C(a) = C(\emptyset) = C(b)$, per tant $a = b$.

Això demostra que $C(\emptyset)$ només conté a un element

I.3.2

Sigui (A, \vee, \wedge) un reticle i (A, C) una lògica abstracta

Proposició I.11 -

Si $\mathcal{F}_r \subset \mathcal{C}(C) \subset \mathcal{F}$ i C és finitari, aleshores la classe dels tancats irreductibles separa els elements de A

En efecte:

La demostració és immediata, ja que per tot $a \in A$, $F(a) = C(a)$

TEOREMA I 9 -

Si C és finitari i $\mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}_r$, aleshores per tot $a, b \in A$, $C(a) = C(b)$, implica $a = b$ si, i només si, $\mathcal{C}(C) = \mathcal{F}_r$

En efecte:

Si $\mathcal{C}(C) = \mathcal{F}_r$ és clar que per la Proposició anterior, i la I 9 ,

$C(a) = C(b)$ implica $a = b$

Suposem que $C(a) = C(b)$, implica $a = b$ Per demostrar $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{C}(C)$, segons el Teorema I.6, només cal veure que $C(a) = F(a)$

- $F(a) \subset C(a)$, ja que $\mathcal{C}(C) \subseteq \mathcal{F}_r$

- si $b \in C(a)$, $C(a) = C(a, b) = C(a \wedge b)$, per tant $a \wedge b = a$, això és

$b \geq a$. D'on $b \in F(a)$. Això demostra que $C(a) \subset F(a)$

Corol·lari -

Si C és finitari i $\mathcal{C}(C) \not\subseteq \mathcal{F}_r$, no hi ha cap base de $\mathcal{C}(C)$ que separi els elements de A

II. SISTEMES DEDUCTIUS, DEDUCCIÓ I ESTRUCTURES IMPLICATIVES

II.1. Sistemes deductius i deducció

Amb les notacions adoptades en els preliminars, considerem (A, \rightarrow) ,

$D \in \mathcal{D}$, K_D i \mathcal{D}_D

II.1.1

Definició II.1.1 -

Diem que D és un sistema deductiu de tipus 1 (s.d.t-1)

si compleix

s.d.t-1.1 - Per tot $a \in A$, $a \in D$

s.d.t-1.2 - Per tot $a \in A$, $d \in D$, $a \rightarrow d \in D$

s.d.t-1.3 - Per tot $a, b, c \in A$, $a \rightarrow (b \rightarrow c) \in D$ i $a \rightarrow b \in D$,

impliquen $a \rightarrow c \in D$

Es clar que si D és un s.d.t-1, $D \neq \emptyset$, per s.d.t-1.1. A més satisfà

les següents propietats

Propietat 1 -

La relació definida en A per:

$$a \leq_D b \text{ si, i només si, } a \rightarrow b \in D$$

és relació de pre-ordre

En efecte

1.- És reflexiva per s d t-1 1

2 - Si $a \cdot b \in D$ i $b \cdot c \in D$, aleshores, per s d t-1 2 , $a \cdot (b \cdot c) \in D$, i

per s d t-1 3 $a \cdot c \in D$ Per tant és transitiva

Per tal d'abreujar l'escriptura, farem $a^n \cdot b = a \cdot (a^{n-1} \cdot b)$, per tot $n \in \mathbb{N}$, $n > 1$

Propietat 2 -

Per tot $a, b \in A$ i tot $n \in \mathbb{N}$, $a^n \cdot b \in D$ si, i només si,
 $a \cdot b \in D$

En efecte

Si $a \cdot b \in D$ per s d. t-1 2. tenim que per tot $n \in \mathbb{N}$, $a^n \cdot b \in D$

El ~~directe~~ el demostrarem per inducció:

- si $n = 1$, és obvi

- Suposem-ho cert per un $n \in \mathbb{N}$, $n > 1$, aleshores si $a^{n+1} \cdot b \in D$, tenim

$a \cdot (a \cdot (a^{n-1} \cdot b)) \in D$, i com que $a \cdot a \in D$, de s d t-1 3. resulta que

$a \cdot (a^{n-1} \cdot b) \in D$, és a dir $a^n \cdot b \in D$ i per hipòtesi d'inducció a $b \in D$

Definició II 2 -

Direm que (A, \cdot, C) satisfà el principi de la deducció

de tipus 1 (p d t-1) quan:

p d. t-1.- per tot $a, b \in A$, $a \cdot b \in C(\emptyset)$ si, i només si,

$b \in C(a)$

El p.d.t-1 no és sinó el p d.T per a singletons, així, si (A, \cdot, C)

satisfà p.d.T., satisfà també p d t-1

Si (A, \mathcal{C}) satisfà el p.d.t-1, aleshores compleix les següents propietats:

Propietat 3 -

$$C(\emptyset) \neq \emptyset$$

En efecte:

És obvi, ja que per tot $a \in A$, $a \in C(a)$ i per tant $a \in C(\emptyset)$

Propietat 4 -

$$C(\emptyset) \in \mathcal{D}$$

En efecte:

Si $a, b \in C(\emptyset)$, aleshores $b \in C(a) = C(\emptyset)$

TEOREMA II.1 -

Donat $D \in \mathcal{D}$,

(A, K_D) satisfà p d t-1. si, i només si, D és un s d t-1

En efecte

Suposem que (A, K_D) satisfà p d t-1, aleshores:

1 - $a \in K_D(a)$, implica $a \in K_D(\emptyset) = D$

2.- Si $a \in A$, i $d \in D = K_D(\emptyset)$, tenim $d \in K_D(a)$, per tant $a \in K_D(\emptyset) = D$

3.- Si $a \cdot (b \cdot c) \in D$ i $a \cdot b \in D$, aleshores $b \cdot c \in K_D(a)$ i $b \in K_D(a)$ i

com que $K_D(a) \in \mathcal{D}_D \subseteq \mathcal{D}$, tenim $c \in K_D(a)$ i $a \cdot c \in D$

Suposem que D és s d t-1. Si $a \in A$, considerem el conjunt:

$$\bar{D}(a) = \{ b \in A / a \cdot b \in D \},$$

veurem que $\bar{D}(a) = K_D(a)$

- 1 - $\bar{D}(a) \in \mathcal{D}$, ja que si $c \in \bar{D}(a)$ i $c \in b \in \bar{D}(a)$, aleshores $a \in D$
 $a \in (c \in b) \in D$, i per s d t-1 3, $a \in b \in D$, per tant $b \in \bar{D}(a)$
- 2 - $a \in \bar{D}(a)$, ja que $a \in D$
- 3 - $\bar{D}(a) \in \mathcal{D}_D$, ja que per tot $d \in D$, $a \in d \in D$, i tenim $d \in \bar{D}(a)$
- 4 - Si $D' \in \mathcal{D}_D$, i $a \in D'$, aleshores $\bar{D}(a) \subseteq D'$, ja que si $b \in \bar{D}(a)$,
 aleshores $a \in b \in D' \subseteq D'$ i $a \in D'$, d'on $b \in D'$
- Així doncs $\bar{D}(a) = K_D(a)$, aleshores $b \in K_D(a)$ si, i només si, $b \in \bar{D}(a)$,
 que per definició equival a $a \in b \in D$

A continuació estudiem la relació que hi ha entre el fet que (A, \mathcal{C}) satisfaci el p d t-1 i el fet que $C(\emptyset)$ sigui s d t-1. Cal observar que, d'antuvi, la propietat 3 garanteix que $C(\emptyset) \neq \emptyset$

Proposició II 1 -

Si (A, \mathcal{C}) satisfà p d t-1, aleshores
 $C(\emptyset)$ és s d t-1 si, i només si, per tot $a \in A$
 $C(a) = K_{C(\emptyset)}(a)$

En efecte

Per hipòtesi $b \in C(a)$ si, i només si, $a \in b \in C(\emptyset)$; a més, per la propietat 4, $C(\emptyset) = K_{C(\emptyset)}(\emptyset)$. Pel Teorema II 1 que $C(\emptyset)$ sigui s d t-1 equival a que $(A, \mathcal{K}_{C(\emptyset)})$ satisfaci el p d t-1, això és, $a \in b \in K_{C(\emptyset)}(\emptyset)$ si, i només si, $b \in K_{C(\emptyset)}(a)$, i això equival a que $C(a) = K_{C(\emptyset)}(a)$

Proposició II 2 -

Si $C(\emptyset)$ és s d t-1, aleshores
 (A, \mathcal{C}) satisfà p d t-1 si, i només si, per tot $a \in A$

$$C(a) = K_{C(\emptyset)}(a)$$

En efecte:

El Teorema II.1 ens diu que $(A, \cdot, K_{C(\emptyset)})$ satisfà el p.d t-1

Així doncs (A, \cdot, C) satisfà el p.d t-1 si, i només si,

$b \in C(a)$ si, i només si, $a \in C(\emptyset) = K_{C(\emptyset)}(\emptyset)$ si, i només si,

$$b \in K_{C(\emptyset)}(a).$$

Això ens diu que per cada $a \in A$, $C(a) = K_{C(\emptyset)}(a)$

Corol.lari -

Si per tot $a \in A$, $C(a) = K_{C(\emptyset)}(a)$, aleshores

(A, \cdot, C) satisfà el p.d.t-1 si, i només si, $C(\emptyset)$

és s.d t-1

El Teorema II.1 fa patent que tot s.d.c és un s.d.t-1

En la Propietat II.1 hem vist que tot s.d t-1 indueix un pre-ordre,

però, en general, la relació d'equivalència associada no és pas compatible

amb l'operació

Definició II 3 -

Signi $D \in \mathcal{D}$, direm que D és un s.d t-1^{*} quan

s.d t-1^{*} 1 - D és s.d t-1

s.d t-1^{*} 2 - La relació de pre-ordre definida per D

és compatible amb l'operació

II.1.2.

En la seva Tesi Doctoral J Pla defineix els sistemes deductius complets:

Definició II 4.-

Sigui $D \in \mathcal{D}$, direm que D és un sistema deductiu complet

(s.d.ce) quan:

s d.co.1 - Per tot $a, b \in A$, $a \cdot b \in D$

s.d.co 2 - Per tot $a \in A$, $d \in D$, $a \cdot d \in D$

s d.co 3 - Per tot $a, b, c \in A$,

$$(a \cdot b) \cdot ((c \cdot a) \cdot (c \cdot b)) \in D$$

s d.co 4 - Per tot $a, b, c \in A$,

$$(a \cdot (b \cdot c)) \cdot (b \cdot (a \cdot c)) \in D$$

És clar que s d.co 1 implica que tot s d.co és no buit

Si D és un s d.co. satisfà les següents propietats:

Propietats: (J. Pla (12))

1.- La relació definida en A per

$$a \leq_D b \text{ si, i només si, } a \cdot b \in D$$

és un pre-ordre

2.- La relació d'equivalència (\equiv_D) induïda pel

pre-ordre és compatible amb l'operació

3.- $a \leq_D b$ a, per tot $a, b \in A$

4.- Si $a \leq_D b$ i $c \in A$, aleshores $c \cdot a \leq_D c \cdot b$, per tot $a, b \in A$

$$5.- a \cdot b \leq_D (c \cdot a) (c \cdot b), \text{ per tot } a, b, c \in A$$

$$6.- a \cdot b \leq_D (b \cdot c) (a \cdot c), \text{ per tot } a, b, c \in A$$

$$7.- (a \cdot b) (a \cdot c) \leq_D a \cdot (b \cdot c), \text{ per tot } a, b, c \in A$$

$$8.- a \leq_D (a \cdot b) b, \text{ per tot } a, b \in A$$

$$9.- a \cdot b \equiv_D b \text{ per tot } b \in A, \text{ si, i només si, } a \in D$$

Propietat 5.-

Per tot $a, b, c \in A$ i tot $n \in \mathbb{N}$,

$$a \cdot (b^n \cdot c) \equiv_D b^n (a \cdot c)$$

En efecte:

La demostració es fa per inducció

La propietat és certa per $n = 1$, en virtut de s d co 4

Suposem que és certa per $n > 1$, aleshores

$$\begin{aligned} a \cdot (b^{n+1} \cdot c) &\equiv_D a \cdot (b (b^n \cdot c)) \equiv_D b (a (b^n \cdot c)) \equiv_D \\ &\equiv_D b (b^n (a \cdot c)) \equiv_D b^{n+1} (a \cdot c). \end{aligned}$$

Obsevem que en la segona equivalència és essencial la compatibilitat de la relació amb l'operació.

És obvi que tot s.d.c és s d.co. però el recíproc, en general, és

fals (cf. apèndix Ex. 3) També es pot veure que hi ha s d co

que no són s d.t-1., així com s d.t-1 que no són s.d co (cf Apèndix Ex.1)

J. Pla (op cit.) estudia quin tipus de principi de la deducció satisfan els s.d.co., i demostra:

TEOREMA II.2 - (J Pla (12))

Si D és un s d co , aleshores per tot $a, b \in A$ i tot $X \subseteq A$

$b \in K_D(X, a)$ si, i només si, existeix un $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$,

$a^n \cdot b \in K_D(X)$

On n depèn de a, b i de $K_D(X)$

El recíproc en general no és cert (J Pla op.cit.).

Estudiarem els sistemes deductius que carecteritzen aquest principi de la deducció.

Definició II.5.-

Sigui (A, \cdot, C) , direm que satisfà el principi de la deducció feble (p d f) quan:

Per tot $a, b \in A$, i tot $X \subseteq A$,

$b \in C(X, a)$ si, i només si, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que

$a^n \cdot b \in C(X)$.

En la definició n depèn de a, b i de $C(X)$, en tot el treball ho suposarem així i en cas contrari ho especificarem

TEOREMA II.3.-

Suposem C finitari, aleshores:

(A, \cdot, C) satisfà p.d.f. si, i només si, per tot F finit,

$F = \{b_1, b_2, \dots, b_n\} \subseteq A$, les següents condicions són

equivalents:

1.- $b \in C(F)$

2.- existeixen $k_1, k_2, \dots, k_n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que

$$b_1^{k_1} (b_2^{k_2} \cdot (\cdot (b_n^{k_n} b) \cdot)) \in C(\emptyset)$$

3.- Per tota permutació $\tau \in \mathcal{C}_n$, existeixen $h_{\tau(1)}, h_{\tau(2)}$

$h_{\tau(n)} \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que

$$b_{\tau(1)}^{h_{\tau(1)}} (b_{\tau(2)}^{h_{\tau(2)}} (\cdot (b_{\tau(n)}^{h_{\tau(n)}} b) \cdot)) \in C(\emptyset)$$

En efecte:

Si (A, \cdot, C) satisfà p.d.f., aleshores:

1. si, i només si, 2: Per tot $b \in A$ i tot $F = \{b_1, b_2, \dots, b_n\}$

$$b \in C(b_1, \dots, b_n) = C(\{b_1, \dots, b_{n-1}\}, b_n)$$

si, i només si, existeix $k_n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que

$$b_n^{k_n} b \in C(b_1, \dots, b_{n-1})$$

i reiterant el procés obtenim $k_1, k_2, \dots, k_n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que

$$b_1^{k_1} \cdot (b_2^{k_2} \cdot (\dots (b_n^{k_n} b) \cdot)) \in C(\emptyset)$$

1. si, i només si, 3.: en el raonament anterior l'ordre dels subíndexs

és arbitrari, ara bé els exponents que van apareixent depenen de

l'ordre.

Recíprocament, les equivalències impliquen que (A, \cdot, C) satisfà

el p.d.f.:

- Si $X = \emptyset$, aleshores $b \in C(\emptyset, a)$ si, i només si, existeix un cert

$$n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}, \text{ que } a^n b \in C(\emptyset).$$

- Si $X \neq \emptyset$, aleshores $b \in C(X, a)$ si, i només si, $b \in C(F)$, on F

$$F \text{ és finit i } F \subseteq X \cup \{a\}$$

Podem suposar sempre, sense perdre generalitat, que $a \in F$, ja que en cas contrari agafem $F \cup \{a\}$ en lloc de F .

Així doncs $b \in C(b_1, b_2, \dots, b_n, a)$, i per 2

equival a que existeixin $k_1, k_2, \dots, k_{n+1} \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que

$$b_1^{k_1} \cdot (\cdot (b_n^{k_n} (a^{k_{n+1}} b))) \in C(\emptyset),$$

si, i només si, $a^{k_{n+1}} b \in C(b_1, \dots, b_n) \subseteq C(X)$.

Proposició II.3 -

Si (A, \cdot, C) satisfà p.d.f i C és finitari, aleshores

$$1 - C(\emptyset) \in \mathcal{D}$$

$$2.- \mathcal{E}(C) = \mathcal{D}_{C(\emptyset)}$$

En efecte:

1.- Suposem que a i $a \cdot b \in C(\emptyset)$, aleshores $C(\emptyset) = C(a)$ i $b \in C(\emptyset)$

2.- Sigui $T \in \mathcal{E}(C)$, aleshores $C(\emptyset) \subseteq T$

A més $T \in \mathcal{D}$, ja que si $a, a \cdot b \in T$ aleshores $b \in C(T, a) = C(T) = T$

D'altra banda, si $D \in \mathcal{D}_{C(\emptyset)}$, considerem $a \in C(D)$, sabem que existeix

$F = \{b_1, b_2, \dots, b_n\} \subset D$ tal que $a \in C(F)$, això és existeixen

$k_1, \dots, k_n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, que $b_1^{k_1} \cdot (b_2^{k_2} \cdot (\dots (b_n^{k_n} \cdot b) \dots)) \in C(\emptyset) \subseteq D$,

per m.p. reiterat $a \in D$, per tant $C(D) = D$ i $D \in \mathcal{E}(C)$

Definició II.6.-

Sigui (A, \cdot) , $D \in \mathcal{D}$ Diem que D és un sistema deductiu

feble (s d f) quan:

s.d.f.1 - Per tot $a, b \in A$, existeixen $k, r \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que

$$a^k (b^r a) \in D$$

s.d.f.2 - Per tot $a, b, c \in A$, i per tot $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$,

existeixen $s, m, r \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tals que

$$(a^\alpha (b^\beta c))^s ((a^\gamma b)^m (a^r c)) \in D.$$

Es clar que si D és s.d.f., $D \neq \emptyset$, ja que per tot $a \in A$, existeixen $k, r \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, $a^{k+r} a \in D$

TEOREMA II 4 -

Sigui $(A, \cdot), D \in \mathcal{D}$, aleshores

(A, \cdot, K_D) satisfà el p.d.f. si, i només si, D és un

s.d.f.

En efecte:

Si (A, \cdot, K_D) satisfà el p.d.f., aleshores:

1.- Com que $a \in K_D(a, b)$ qualsevol que sigui $b \in A$, existeixen $k, r \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tals que $a^k (b^r a) \in D$

2.- En primer lloc veiem que per tot $a, b, c \in A$ i tot $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

$$c \in K_D(a^\gamma \cdot b, a^\alpha (b^\beta c), a) = D', \quad (1)$$

és clar que $a, a^\gamma b \in D'$ i per m.p. reiterat $b \in D'$, aleshores

$a, b, a^\alpha (b^\beta c) \in D'$ i, per m.p. reiterat, $c \in D'$

(1) és equivalent a que existeixin $r, s, t \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ que

$$(a^\alpha (b^\beta c))^r ((a^\gamma \cdot b)^s \cdot (a^t c)) \in D$$

Recíprocament Veiem que si D és un s.d.f., aleshores donats $D'' \in \mathcal{D}_D$

i $a \in A$, $D^* = \{b \in A / \text{existeix } n \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \text{ que } a^n b \in D''\} = K_D(D'', a)$

a.- $D^* \in \mathcal{D}$, ja que si $c \in D^*$ i $c \cdot b \in D^*$, aleshores existeixen $n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

tals que $a^n \cdot c \in D''$ i $a^m \cdot (c \cdot b) \in D''$ i per s d f 2.-, tenim:

$$(a^m \cdot (c \cdot b))^r \cdot ((a^n \cdot c)^s \cdot (a^t \cdot b)) \in D''$$

per certs r, s, t de $\mathbb{N} \setminus \{0\}$ per m.p. reiterat $a^t \cdot b \in D''$, d'on $b \in D^*$

b.- $D'' \subseteq D^*$ i $a \in D^*$, ja que

- existeixen $k, r \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, que $a^{k+r} \cdot a \in D \subseteq D''$, per tant $a \in D^*$

- si $b \in D''$, existeixen $k, r \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, que $b^k \cdot (a^r \cdot b) \in D \subseteq D''$, i per

m.p. reiterat $a^r \cdot b \in D''$, i per tant $b \in D^*$

En particular $D \subseteq D^*$, i $D^* \subset \mathcal{D}_D$

c.- Si $T \in \mathcal{D}_D$, $a \in T$ i $D'' \subseteq T$, aleshores

per tot $b \in D^*$, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, que $a^n \cdot b \in D'' \subseteq T$ i per m.p.

reiterat $b \in T$ D'on $D^* \subseteq T$

Així doncs $D^* = K_D(D'', a)$. I hem obtingut una caracterització dels

elements de $K_D(D'', a)$:

$b \in K_D(D'', a)$ si, i només si, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, que $a^n \cdot b \in D''$,

per tot $a, b \in A$ i tot $D'' \in \mathcal{D}_D$.

Si fem $D'' = K_D(X)$ obtenim la demostració del Teorema

Corol·lari 1.-

Si (A, \cdot, C) satisfà p d f i C és finitari, aleshores

$C(\emptyset)$ és s d f

Corol·lari 2.-

Si $C(\emptyset)$ és s d t-1. i C és finitari,

(A, \cdot, C) satisfà en p.d.f. si, i només si, $\mathcal{C}(C) = \mathcal{D}_{C(\emptyset)}$

Corol.lari 3.-

Tot s.d.c. és s.d.f

El recíproc del Corol.lari 3. , en general, no és cert (cf Apèndix Ex.2.)

La relació entre certs tipus de s.d.f i els s.d.c ve donada per

TEOREMA II.5 -

Sigui D s.d.f tal que per tot $a, b, c \in A$, i tot $r, s \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

$$a^r \cdot (b^s \cdot c) \in D, \text{ implica } b^s \cdot (a^r \cdot c) \in D,$$

aleshores D és s.d.c. si, i només si, D és s.d.t-1

En efecte:

És clar que tot s.d.c. és s.d.t-1

Suposem que D és s.d.t-1 La condició que hem imposat es generalitza per inducció:

$$\text{per tot } a_1, \dots, a_n, b \in A, \text{ si } a_1^{k_1} (a_2^{k_2} (\dots (a_n^{k_n} \cdot b) \dots)) \in D$$

aleshores:

$$a_{\tau(1)}^{k_{\tau(1)}} \cdot (a_{\tau(2)}^{k_{\tau(2)}} (\dots (a_{\tau(n)}^{k_{\tau(n)}} \cdot b) \dots)) \in D$$

per tot $k_1, \dots, k_n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tota permutació $\tau \in \mathcal{S}_n$, i tot $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

Per demostrar que D és clàssic veiem que (A, K_D) satisfà p.d.T

Sigui $X \subseteq A$, i $a, b \in A$:

Si $X \neq \emptyset$, - si $a \cdot b \in K_D(X)$, aleshores $b \in K_D(X, a)$ per ésser D s.d.f.

- si $b \in K_D(X, a)$, aleshores existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ que $a^n \cdot b \in K_D(X)$,

això implica que existeix $F = \{b_1, \dots, b_r\} \subseteq X$, tal que

$$a^n \cdot b \in K_D(\{b_1, \dots, b_r\})$$

• equivalentment, existeixen $k_1, \dots, k_r \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ que

$$b_1^{k_1} \cdot (\dots \cdot (b_r^{k_r} \cdot (a^n \cdot b)) \dots) \in D$$

i per la condició imposada

$$a^n \cdot (b_1^{k_1} \cdot (\dots \cdot (b_r^{k_r} \cdot b) \dots)) \in D$$

com que D és s.d.t-1, per la propietat 2.

$$a \cdot (b_1^{k_1} \cdot (\dots \cdot (b_r^{k_r} \cdot b) \dots)) \in D$$

i finalment

$$b_1^{k_1} \cdot (\dots \cdot (b_r^{k_r} \cdot (a \cdot b)) \dots) \in D$$

que implica

$$a \cdot b \in K_D(b_1, \dots, b_r) \subseteq K_D(X)$$

Si $X = \emptyset$, $a \cdot b \in D$ si, i només si, $b \in K_D(a)$, ja que D és s.d.t-1

El Teorema anterior generalitza el següent resultat:

Corol·lari - (J Pla(12))

D és s.d.c si, i només si, D és s.d.co. i s.d.t-1

En efecte:

El directe és trivial.

El recíproc és cert ja que si D és s.d.co, satisfà les hipòtesis

del Teorema anterior.

A l'hora de pretendre obtenir estructures deductives- algebraïques

els s.d.f. no ens van bé, puix no són pre-ordenadors (en el sentit

dels Teoremes 0.10 i 0.11, i Propietat 1). Per tal d'obtenir

pre-ordre, compatibilitat de la relació d'equivalència induïda amb ,
 i que D sigui la classe màxima en el quocient, necessitem definir un
 nou tipus de s d f.

Definició II 7 -

Sigui (A, \cdot) , $D \in \mathcal{D}$ Diem que D és s d f^{*}, quan

s d.f^{*}1 - D és s.d f

s d.f^{*}2 - Per tot $a \in A$, $a \cdot a \in D$

s d.f^{*}3 - Per tot $a, b, c \in A$, $a \cdot b \in D$ i $b \cdot c \in D$, impliquen
 $a \cdot c \in D$

s.d.f^{*}4 - Per tot $d \in D$, $\forall a \in A$, $a \cdot d \in D$

s d f^{*}5 - La relació d'equivalència definida per:

$a \equiv_D b$ si, i només si, $a \cdot b \in D$ i $b \cdot a \in D$,

és congruència

En la definició anterior, de 1,2 i 3 se'n dedueix que la relació
 definida per D és d'equivalència També és clar que tot s d eo és
 s.d.f^{*}, però el recíproc no és, en general, cert (cf Apèndix Ex 2)

II.2.- Algebres implicatives i deducció

En aquest paràgraf estudiem certs tipus d'àlgebres implicatives,
 l'interés de les quals radica en el fet d'obtenir-se per quocient
 modul els sistemes deductius estudiats en el paràgraf II 1

També donem la relació que existeix entre les àlgebres implicatives obtingudes i els principis de la deducció

Considerem $(A, \cdot, \bar{}, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftarrow)$, $K, D \in \mathcal{D}, \mathbb{K}_D$, tal com hem convingut en els preliminars

II.2.1

TEOREMA II.6.-

Digui D s.d t-1, aleshores $(A/D, \cdot, \bar{}, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftarrow)$ satisfà:

- 1.- Per tot $d \in D$, $\bar{d} = D$
- 2 - Per tot $a \in A$, $\bar{a} \bar{a} = D$
- 3 - Per tot $a, b \in A$, $\bar{a} \cdot \bar{b} = D$ i $\bar{b} \bar{a} = D$, impliquen

$$\bar{a} = \bar{b}$$
- 4.- Per tot $a \in A$, $\bar{a} D = D$
- 5 - Per tot $a, b, c \in A$, si $\bar{a} \cdot (\bar{b} \bar{c}) = D$ i $\bar{a} \cdot \bar{b} = D$,
 aleshores $\bar{a} \bar{c} = D$
- 6 - $(A/D, \cdot, \bar{}, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftarrow)$ és un àlgebra implicativa

$\bar{a}, \bar{b}, \bar{c}$ representen les classes d'equivalència de representants a, b, c , respectivament, per la relació d'equivalència definida per D , i A/D el seu conjunt quocient

En efecte:

Recordem que si D és un s d t-1 ^{*} la relació d'equivalència definida per D és congruència

- 1 - donat que D satisfà m.p , i per tot $a \in A$, i tot $d \in D$, $a \in D$,
aleshores (cf. J.Plà op cit) $\bar{d} = D$
- 2.- ja que per tot $a \in A$, $a \in D$
- 3.- en virtut de la mateixa definició de \bar{a} .
- 4.- ja que $\bar{a} \bar{d} = \bar{a}.D$ i $a \in D$, d'on $\bar{a}.\bar{d} = D$
- 5.- ja que D és s.d.t-1.
- 6.- la relació $\bar{a} \leq \bar{b}$ si, i només si, $a \leq_D b$ és una relació d'ordre,
i per 4, D és l'element màxim en A/D ja que , per 1 , $D \in A/D$

Definició II.8 -

Diem que $(A, , u)$ és un àlgebra d-tipus 1 (a d-t-1)

quan

a d-t-1.1.- Per tot $a \in A$, $a.u = u$

a.d-t-1 2 - Per tot $a \in A$, $a a = u$

a d-t-1 3 - Per tot $a, b \in A$, $a b = b a = u$, impliquen

$$a = b$$

a d-t-1 4 - Per tot $a, b, c \in A$, $a (b.c) = u$ i $a b = u$,

impliquen $a c = u$

Proposició II.4.-

Tota àlgebra d-tipus 1, és àlgebra implicativa

La demostració és trivial

Hi ha àlgebres implicatives que no són àlgebres d-tipus 1 (cf Apèndix
Ex 3).

TEOREMA II 7 -

Sigui (A, \mathfrak{a}, u) a i , aleshores:

(A, \mathfrak{a}, u) és a d-t-1 si, i només si, $\{u\}$ és s d t-1

En efecte:

Si (A, \mathfrak{a}, u) és a d-t-1, per a d-t-1 1, a d-t-1 2, a d-t-1 4, $\{u\}$ és s.d t-1

Recíprocament, si $\{u\}$ és s.d.t-1 es compleixen a.d-t-1,1, a d-t-1 2, a.d-t-1.4, i com que (A, \mathfrak{a}, u) és a.1 tenim a.d-t-1 3

Corollari 1 -

Si (A, \mathfrak{a}, u) és a i , aleshores:

(A, \mathfrak{a}, u) és a d-t-1 si, i només si, (A, \mathfrak{a}, K_0) satisfà p.d t-1

Corol.lari 2 -

Si (A, \mathfrak{a}, u) és a de H , aleshores (A, \mathfrak{a}, u) és a d-t-1

Hi ha àlgebres d-tipus 1 que no són àlgebres de Hilbert (cf Apèn-
dix Ex.1)

II.2.2.

En aquest apartat estudiem les àlgebres implicatives que hom obté
al fer quocient amb un s d co

TEOREMA II.8.-

Sigui $(A, \mathfrak{a}, D) \in \mathcal{D}$, D s d.co , aleshores $(A/D, \mathfrak{a}, D)$

compleix:

1 - Per tot $d \in D$, $\bar{d} = D$

2 - Per tot $a \in A$, $\bar{a} \bar{a} = D$

3 - Per tot $a, b \in A$, $\bar{a} \bar{b} = D$ i $\bar{b} \bar{a} = D$, impliquen $\bar{a} = \bar{b}$

4 - Per tot $a \in A$, i tot $d \in D$, $\bar{a} \bar{d} = D$

5 - Per tot $a, b, c \in A$, $\bar{a} (\bar{b} \bar{c}) = \bar{b} (\bar{a} \bar{c})$

6 - Per tot $a, b, c \in A$, $(\bar{a} \bar{b}) ((\bar{c} \bar{a}) (\bar{c} \bar{b})) = D$

7 - $(A/D, \cdot, D)$ és a i

— a, b, c designen les classes de representants

a, b, c i d , respectivament, donades per la relació

d'equivalència definida per D

En efecte

Les demostracions de 1,2,3,4,6,7 són anàlegs a les del Teorema II 6

5 surt de que, en ésser D s d-co , per tot $a, b, c \in A$,

$$\overline{a.(b c)} \leq \overline{b (a c)}$$

i per simetria, i per la compatibilitat de la relació amb l'operació:

$$\bar{a} (\bar{b} \bar{c}) = \bar{b} (\bar{a} \bar{c})$$

Definició II.8.-

(A, \cdot, u) és àlgebra d-completa (a d-co) si:

a.d-co.1 - Per tot $a \in A$, $a a = u$

a d-co 2.- Per tot $a, b \in A$, $a.b = u$ i $b a = u$, impliquen $a = b$

a d-co.3.- Per tot $a \in A$, $a.u = u$

a.d-co.4.- Per tot $a, b, c \in A$, $a.(b.c) = b.(a c)$

a.d-co.5.- Per tot $a, b, c \in A$, $(a.b) ((c.a) (c b)) = u$

Proposició II.5.-

Si (A, \cdot, u) és a.d-co., aleshores és a.i

En efecte:

Cal veure que la relació : $a \leq b$ si, i només si, $a \cdot b = u$, és d'ordre i que u n'és l'element màxim

1.- a.d-co 1. ens dóna la reflexiva

2.- a.d-co 2. ens dóna l'antisimètrica

3.- Si $a \cdot b = u$ i $b \cdot c = u$, aleshores per a.d-co5, tenim

$$(b \cdot c) \cdot ((a \cdot b) \cdot (a \cdot c)) = u \cdot u, \text{ per a d-co 3}$$

$$((a \cdot b) \cdot (a \cdot c)) \cdot (b \cdot c) = u;$$

aplicant a d-co.2

$$(a \cdot b) \cdot (a \cdot c) = b \cdot c = u$$

però per a.d-co.3 i per hipòtesi

$$(a \cdot c) \cdot (a \cdot b) = u$$

$$\text{d'on } a \cdot c = a \cdot b = u$$

4.- Per a d-co3 u és el màxim.

Propietats.-

Si (A, \cdot, u) és a.d-co, satisfà

$$1 - \text{Per tot } a, b \in A, a \cdot (b \cdot a) = u$$

$$2 - \text{Per tot } a, b, c \in A, a \leq b \cdot c \text{ si, i només si, } b \leq a \cdot c$$

$$3 - \text{Per tot } a, b, c \in A, (a \cdot b) \cdot ((b \cdot c) \cdot (a \cdot c)) = u$$

$$4.- \text{Per tot } a, b, c \in A, a \leq b, \text{ implica } c \cdot a \leq c \cdot b \text{ i}$$

$$b \cdot c \leq a \cdot c$$

5 - Per tot $a, b, c \in A$, $a \leq (c a) (c b)$

6.- $a.b = b$ per tot $b \in A$, si, i només si, $a = u$

7 - Per tot $a, b, c \in A$ i per tot $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$,

$$a.(b^n.c) = b^n.(a.c)$$

En efecte:

1.- ja que $u = b.u = b.(a.a) = a.(b a)$

2.- és immediat apartir de a.d-co4.

3.- per a.d-co 5. i a.d-co.4., tenim:

$$u = (b.c) ((a.b).(a.c)) = (a.b).((b.c) (a.c))$$

4.- $a \leq b$, implica $a.b = u$ i aleshores per a.d-co.5, a.d-co.3, i

$$a.d-co.2. (c.a).(c.b) = u, \text{ això és } c.a \leq c.b;$$

d'altra banda, per la propietat 3, a.d-co 3. i a.d-co 2

$$a \leq b, \text{ implica } (b c).(a.c) = u \text{ i aleshores } b c \leq a c$$

5.- és immediat de a.d-co.5.

6.- si $a = u$, aleshores, per la propietat 1, $b \leq u b$ i

$$u.((u.b).b) = (u b) (u b) = u,$$

per tant $(u.b) b = u$, d'on $u.b = b$;

si $a b = b$, per tot $b \in A$, fent $b = a$, $a a = a = u$

7.- per inducció:

- $n = 1$ és a d-co 4.

- si val per tot $k \leq n$, aleshores

$$\begin{aligned} a.(b^{n+1}.c) &= a.(b^n (b.a)) = b^n (a (b.c)) = b^n (b.(a c)) = \\ &= b^{n+1}.(a.c) \end{aligned}$$

TEOREMA II 9 -

Si (A, \cdot, u) és a.i., les següents condicions són equivalents:

- (1) (A, \cdot, u) és a.d-co.
- (2) Per tot $D \in \mathcal{D}_0$, D és s.d.co.
- (3) $\{u\}$ és s.d.co.

En efecte:

- (1) implica (2), Com que tot $D \in \mathcal{D}_0$ conté u , aleshores D satisfà a.d-col, a.d-co.3, a.d-co.5. I a més per tot $d \in D$ $a \in A$, $d \leq a.d$, tenim que a.d D
- (2) implica (3) és obvi.
- (3) implica (1), $A/\{u\} = A$ i en virtut del Teorema II 8, (A, \cdot, u) és a.d-co.

Corol.lari.-

Signi (A, \cdot, u) a.d-co, aleshores (A, \cdot, K_0) satisfà p.d.f.

Les propietats dels s.d.co. ens permeten d'afirmar que tota àlgebra de Hilbert és àlgebra d-completa. El recíproc, però, és fals (cf Apèn. Ex 3,4).

TEOREMA II.10.-

Si (A, \cdot, u) és a.d-co, aleshores (A, \cdot, u) és a. de H. si, i només si, és a.d-t-1.

En efecte·

Sabem que $(A, ., u)$ és a. de H si, i només si, $\{u\}$ és s d c

Are bé, si $\{u\}$ és s.d co pel corol lari del Teorema II 5 ,

la condició necessària i suficient per que sigui s d c és que sigui s.d.t-1., això és que $(A, ., u)$ sigui a.d.t-1.

II.2 3.

El tercer tipus de sistemes deductius que obteníem, en el paràgraf II.1, éren els s d.f., i per tal de poder obtenir quocient i que aquest sigui àlgebra implicativa definíem els s d f^x

TEOREMA II 11 -

Si D és s.d.f^x de $(A, .)$, aleshores $(A/D, ., D)$ compleix·

1.- Per tot $d \in D$, $\bar{d} = D$

2.- Per tot $a \in A$, $\bar{a} \cdot \bar{a} = D$

3.- Per tot $a, b, c \in A$, $\bar{a} \cdot \bar{b} = D$ i $\bar{b} \cdot \bar{c} = D$, impliquen
 $\bar{a} \cdot \bar{c} = D$.

4 - Per tot $a, b \in A$, $\bar{a} \cdot \bar{b} = D$ i $\bar{b} \cdot \bar{a} = D$, impliquen
 $\bar{a} = \bar{b}$

5.- Per tot $a \in A$, $\bar{a} \cdot D = D$

6.- Per tot $a, b \in A$, existeixen $n, m \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$, $m \geq 1$,
tals que $\bar{a}^n \cdot (\bar{b}^m \cdot \bar{a}) = D$

7.- Per tot $a, b, c \in A$ i per tot $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{N}$, $\alpha, \beta, \gamma \geq 1$,
existeixen $r, s, t \in \mathbb{N}$, $r, s, t \geq 1$, tals que

$$(\bar{a}^\alpha (\bar{b}^\beta \bar{c}))^r ((\bar{a}^\gamma \bar{b})^s (\bar{a}^t \bar{c})) = D$$

8.- $(A/D, \cdot, D)$ és a.i.

\bar{a} , \bar{b} , \bar{c} designen les classes de representants

a, b, c i d , respectivament, donades per la relació

d'equivalència definida per D

En efecte:

Com que D és s.d.f^{*}, aleshores la relació d'equivalència :

$a \equiv_D b$ si, i només si, $a \cdot b \in D$ i $b \cdot a \in D$, és congruència A més

1.- puix que D és s.d.f^{*} i satisfà m p.

2.- per s.d.f^{*} 1 i s.d.f^{*} 2

3.- per s.d.f^{*} 3. i 1.

4.- per la mateixa definició de \equiv_D

5.- per s.d.f^{*} 4 i 1.

6.- per s.d.f^{*} 1 i 1

7.- per s.d.f^{*} 2 i 1

8.- és evident després de 1, 2, 3, 4, i 5.

Definició II 9 -

Diem que (A, \cdot, u) és àlgebra d-feble (a.d-f) si:

a.d-f.1.- Per tot $a \in A$, $a \cdot a = u$

a.d-f.2.- Per tot $a, b \in A$, $a \cdot b = u$ i $b \cdot a = u$, impliquen

$$a = b$$

a.d-f.3.- Per tot $a, b, c \in A$, $a \cdot b = u$ i $b \cdot c = u$, impli-

$$\text{quen } a \cdot c = u.$$

a.d-f.4.- Per tot $a \in A$, $a \cdot u = u$.

a.d-f.5.- Per tot $a, b \in A$, existeixen $n, m \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$,

$$m \geq 1, \text{ tals que } a^n (b^m a) = u$$

a.d-f.6.- Per tot $a, b, c \in A$, i tot $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{N}$, $\alpha \geq 1$,

$\beta \geq 1, \gamma \geq 1$, existeixen $r, s, t \in \mathbb{N}$, $r \geq 1, s \geq 1$

$t \geq 1$, tals que

$$(a^\alpha (b^\beta c))^r ((a^r b)^s (a^t c)) = u.$$

És clar que tota a d-f és a i que satisfà a d-f 5, i a d-f 6

TEOREMA II.12.-

Si (A, \cdot, u) és a.i., les següents condicions són equivalents:

- (1) (A, \cdot, u) és a d-f
- (2) $\{u\}$ és s d.f
- (3) Tot $D \in \mathcal{D}_0$, és s d f.

En efecte:

(1) si, i només si, (2), en virtut de a.d-f 5, a d-f 6, a.d-f.1 i a.d-f.2.

(2) si, i només si, (3), és obvi.

Corol.lari 1 -

Si (A, \cdot, u) és a.i., aleshores:

(A, \cdot, u) és a d-f si, i només si, (A, \cdot, K_0) satisfà p.d.f

Corol.lari 2.-

Tota a d-co és a d-f

El recíproc del Corol·lari anterior és fals (cf Apèndix Ex 2)

Proposició II.6 -

Sigui (A, \cdot, u) a.i. i C un operador conseqüència

definit en A finitari

Si (A, \cdot, C) satisfà p d f, aleshores

$$1.- \mathcal{L}(C) \subseteq \mathcal{D}_0$$

$$2.- \mathcal{L}(C) = \mathcal{D}_0 \text{ si, i només si, } C(\emptyset) = \{u\}$$

En efecte

1.- La proposició II 3 ens diu que $\mathcal{L}(C) = \mathcal{D}_{C(\emptyset)}$ Cal veure

que per tot $T \in \mathcal{L}(C), u \in T$ Però per tot $a \in A$, existeix $n \in \mathbb{N}$,

$n \geq 1$, tal que $a^n \in C(\emptyset)$, i com que $a \cdot a = u = a \cdot u$, tenim

$$a^n \cdot a = u \in C(\emptyset) \subseteq T$$

2.- Si $\mathcal{L}(C) = \mathcal{D}_0$, aleshores $C(\emptyset) = \{u\}$

Recíprocament, sabem que $\mathcal{L}(C) \subseteq \mathcal{D}_0$. Sigui $D \in \mathcal{D}_0$ Cal veure

que $C(D) = D$, Si $b \in C(D)$, existeixen $b_1, \dots, b_n \in D$, tals que

existeixen $k_1, \dots, k_n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$,

$$b_1^{k_1} \cdot (\dots (b_n^{k_n} \cdot b) \dots) \in C(\emptyset) = \{u\} \subseteq D$$

per m.p. reiterat, $b \in D$

TEOREMA II.13.-

Si (A, \cdot, u) és a.d-f, tal que per tot $a, b, c \in A$

i tot $r, s \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, satisfà:

$$a^r \cdot (b^s \cdot c) = u \text{ si, i només si, } b^s \cdot (a^r \cdot c) = u,$$

aleshores:

aleshores:

(A, \cdot, u) és a. de H s₁, i només s₁, és a d-t-1

En efecte:

Donat que en tota a. de H. $\{u\}$ és s d c , pel Corol lari 3 del

Teorema II.4 $\{u\}$ és un s.d.f , i pel Teorema II 5 és s d t-1;

el TEorema II,7 acaba la demostració en un sentit

Si (A, \cdot, u) és a.d-t-1, aleshores $\{u\}$ és s d.t-1, per tant pel

Teorema II.5, $\{u\}$ és s.d.c. i (A, \cdot, u) és a. de H.

II.3 Àlgebres d-completes i operacions reticulars.

En aquest paràgraf estudiem les àlgebres d-completes en les que l'ordre induït dona lloc a una estructura reticular

II.3.1.

Considerem (A, \cdot, v, u) i (A, \cdot, v, \wedge, u) segons el conveni adoptat en els preliminars.

Definició II.10.-

Diem que (A, \cdot, v, u) és un supra-reticle d-complet

(s-r d-co.) si:

s-r d-co 1.- (A, \cdot, u) és a.d-co

s-r.d-co 2 - (A, v) és un supra-reticle

s-r.d-co.3.- Per tot $a, b \in A$, $a \vee b = a$ si, i només

si, $b \cdot a = u$

És clar, de s-r d-co 3, que l'estructura supra-reticular dóna el mateix ordre que l'estructura implicativa, a més tot s-r d-co és s-r.i.

Definició II 11.-

Diem que $(A, \vee, \wedge, \cdot, u)$ és reticle d-complet (r d-co)

quan:

r.d-co.1 - (A, \cdot, u) és a d-co.

r d-co 2.- (A, \vee, \wedge) és reticle

r d-co.3 - Per tot $a, b \in A$, $a \vee b = b$ si, i només si,

$$a \cdot b = u$$

Es clar que tot r.d-co és s-r d-co, i a més, és r i

Si $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és un r d-co., satisfà les següents propietats.

Propietats -

1 - Per tot $a, b \in A$, $a \wedge (b \cdot a) = a$

2 - Per tot $a, b \in A$, $a \wedge b \leq a \wedge (a \cdot b)$

3.- Per tot $a, b, c \in A$, $a \cdot (b \wedge c) \leq (a \cdot b) \wedge (a \cdot c)$

4.- Per tot $a, b, c \in A$, $(a \vee b) \cdot c = (a \cdot c) \wedge (b \cdot c)$

En efecte:

1.- ja que $a \leq b \cdot a$

2.- com que $b \leq a \cdot b$, $a \wedge b \leq a \wedge (a \cdot b)$

3.- en un reticle tenim $b \wedge c \leq c$ i $b \wedge c \leq b$, per tant per les propie-

tats de les a.d-co tenim $a \cdot (b \wedge c) \leq a \cdot b$ i $a \cdot (b \wedge c) \leq a \cdot c$,

aleshores $a \cdot (b \wedge c) \leq a \cdot b \wedge a \cdot c$

4.- per un raonament semblant a la propietat 3 tenim:

$$(a \vee b) \wedge c \leq (a \wedge c) \vee (b \wedge c),$$

d'altra banda si $t \leq (a \wedge c) \vee (b \wedge c)$, aleshores $t \leq a \wedge c$ i $t \leq b \wedge c$,

per a.d-co 3, tenim $a \leq t \wedge c$ i $b \leq t \wedge c$, per tant $a \vee b \leq t \wedge c$,

d'on $t \leq (a \vee b) \wedge c$. Si fem $t = (a \wedge c) \vee (b \wedge c)$, aleshores

$$(a \wedge c) \vee (b \wedge c) \leq (a \vee b) \wedge c, \text{ d'on s'obté la igualtat}$$

Tot r de H . és un r d-co i, per tant, tota a . de H és un r d-co

Proposició II 7 -

Sigui (A, \vee, \wedge, u) r d-co, aleshores

(A, \vee, \wedge, u) és a . de H si, i només si, compleix

$$\text{per tot } a, b, c \in A: - a \wedge (a \vee b) = a \wedge b$$

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

En efecte:

Veure Teorema 0 21

En l'apèndix , Ex 3, hom trobarà un exemple de r d-co que no és

pas r . de H i per tant no és pas a . de H

II.3 2.

Imposant certes restriccions en un a de H (cf Rasiowa (18), i

preliminars Definició 0 19 i Teorema 0 18) podem obtenir un supra-

reticle En aquest apartat estudiem quines condicions cal imposar

a un a .d-co, per tal que sigui un supra-reticle d-complet

En les àlgebres de Hilbert, la condició per tal que sigui un supr-reticle de Hilbert que dóna Abbott(cf Rasiowa(18)) és equivalent a la condició que dóna Sales(cf F A Sales(25) J Pla(13)) En un àlgebra d-completa aquesta equivalència no es satisfà

Proposició II 8 -

Si (A, \cdot, u) és a.d-co , aleshores

Per tot $a, b \in A$, $(a \cdot b) \cdot a = a$, implica $(a \cdot b) \cdot b = (b \cdot a) \cdot a$

En efecte:

Cal utilitzar la propietat 3 de les a d-co

$$(a \cdot b) \cdot b \leq (b \cdot a) \cdot ((a \cdot b) \cdot a) = (b \cdot a) \cdot a$$

i, per simetria, obtenim la igualtat desitjada

El recíproc és fals (cf Apèndix Ex.4)

Proposició II 9 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co tal que, per tot $a, b \in A$, $(a \cdot b) \cdot a = a$,

aleshores (A, \cdot, u) és a de A i per tant a de H

En efecte: (*)

Cal veure que és a. de H

1.- Per tot $a, b \in A$, $a \cdot b = a^2 \cdot b$

- $a \cdot b \leq a^2 \cdot b$ val sempre

(*)

La segona part de la demostració és supèrflua ja que, de 1 es esgueix

que (A, \cdot, u) és a.d-t-1 i pel Teorema II.10 és a deH La donem amb l'única

finalitat de presentar una demostració directa, a partir de $(a \cdot b) \cdot a = a$,

de l'axioma que dóna la diferència essencial entre les a.d-co i les a de H

- la proposició II 8 ens diu que $(a^2 \cdot b) (a b) = (a \cdot (a b)) (a b) =$
 $= ((a \cdot b) \cdot a) a = a \cdot a = u,$

2.- per tot $a, b, c \in A$, tenim $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) (a \cdot c)$

- $a \cdot (b c) \geq (a \cdot b) \cdot (a \cdot c)$ val sempre

- $a \cdot (b c) \leq a((a b) (a c)) = (a b) (a (a \cdot c)) = (a b) (a c)$

TEOREMA II, 14.-

Si (A, \cdot, u) és a.d-co. tal que per tot $a, b \in A$

$(a \cdot b) b = (b \cdot a) \cdot a$, aleshores

(A, \cdot, v, u) és s-r.d-co, on $a \vee b = \sup(a, b) = (a \cdot b) b$

En efecte·

1 - $a \vee b = \sup(a, b)$

i - $a \vee b = b \vee a$ per hipòtesi

ii.- si $a \leq b$, per tot $c \in A$, $a c \geq b c$, i per tant $(a \cdot c) c \leq (b c) c$

és a dir $a \vee c \leq b \vee c$, i per commutativitat $c \vee a \leq c \vee b$

iii.- si $a \leq c$ i $b \leq c$, aleshores

$a \vee b \leq a \vee c \leq c \vee c = (c \cdot c) \cdot c = u c = c$

iv.- a més $a \leq (b \cdot a) \cdot a$ i $b \leq (b \cdot a) a$

2.- És clar que l'ordre donat pel suprem v , és el mateix que

el de l'àlgebra implicativa.

Definició II.12.-

Diem que (A, \cdot, u) és àlgebra de Sales (a. de S.)

quan satisfà les hipòtesis del Teorema II 14:

a. de S 1 - (A, \cdot, u) és a d-co

a de S.2 - Per tot $a, b \in A$, $(a \cdot b) \cdot b = (b \cdot a) \cdot a$

A. Rodríguez (21), ha obtingut les àlgebres de Sales per un altre mètode: fent quocient per sistemes deductius, i les dona equacionalment.

Després de la Proposició II 8, és clar que tota a. de A. és a de S

És conegut que tota àlgebra de Abbott que té element mínim és àlgebra de Boole (cf. F.A. Sales(25)) Ara veiem què es guanya en les àlgebres de Sales quan tenen element mínim^(*) Abans, però, veiem més propietats.

Propietats.-

En tota a. de S (A, \cdot, u) tenim:

1.- Per tot $a, b, c \in A$, $(a \cdot c) \cdot ((b \cdot c) \cdot ((a \vee b) \cdot c)) = u$

2.- Per tot $a, b \in A$, $(a \vee b) \cdot a = b \cdot a$

En efecte:

1.- $(a \cdot c) \cdot ((b \cdot c) \cdot ((a \vee b) \cdot c)) = (a \cdot c) \cdot (((a \cdot b) \cdot b) \cdot ((b \cdot c) \cdot c)) =$
 $= (a \cdot c) \cdot (((a \cdot b) \cdot b) \cdot ((c \cdot b) \cdot b)) \leq (a \cdot c) \cdot (a \cdot c) = u$

2.- $((b \cdot a) \cdot a) \cdot a = (b \cdot a) \vee a = b \cdot a$

(*)

Per un tractament distint d'aquest problema veure A. Rodríguez (21)

TEOREMA II.15.-

Si (A, \cdot, \cup) és a. de S amb element mínim 0, per tot $a, b \in A$, definim:

$$\neg a = a \cdot 0, \quad a \wedge b = \neg(\neg a \vee \neg b) = \neg((\neg a) \cup (\neg b))$$

aleshores

$(A, \neg, \vee, \wedge, \neg, \cup)$ és r. d-co. amb negació forta de Morgan, això és

$$- (A, \vee, \wedge, \neg, \cup) \text{ és r. d-co}$$

$$- a \leq b, \text{ implica } \neg b \leq \neg a$$

$$- \neg(\neg a) = a$$

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

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

En efecte:

1.- És negació forta:

$$- \text{si } a \leq b, \text{ aleshores } a \cdot 0 \geq b \cdot 0 \text{ i } \neg b \leq \neg a$$

$$- a = a \vee 0 = (a \cdot 0) \cup 0 = \neg(\neg a).$$

2.- \wedge és l'ímfim, donat que \neg és negació forta i \vee és el suprem

3.- La negació és de Morgan:

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

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

Propietats.-

Si $(A, \cdot, \cup, 0)$ és a. de S amb element mínim, tenim:

$$1 - \text{Per tot } a, b \in A, \quad a \wedge b \leq a \wedge (a \vee b)$$

$$2.- \text{ Per tot } a, b, c \in A, a \vee (b \wedge a) = b \wedge a$$

$$3.- \text{ Per tot } a, b, c \in A, (a \vee b) \wedge c = (a \wedge c) \vee (b \wedge c)$$

$$4.- \text{ Per tot } a, b, c \in A, (a \wedge c) \vee ((b \wedge c) \vee ((a \vee b) \wedge c)) = a \wedge c$$

$$5.- \text{ Per tot } a, b \in A, (a \vee b) \wedge a = b \wedge a$$

$$6.- \text{ Per tot } a, b, c \in A, a \cdot (b \vee c) = (b \wedge c) \vee (a \wedge c) = \\ = (c \wedge b) \vee (a \wedge b)$$

$$7.- \text{ Per tot } a, b \in A, a \cdot b = (b \wedge 0) \vee (a \wedge 0)$$

$$8.- \text{ Per tot } a, b, c \in A, a \cdot (b \wedge c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$$

$$9.- \text{ Per tot } a, b, c \in A, (a \wedge b) \wedge c = (b \wedge a) \vee (b \wedge c) = \\ = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$$

En efecte:

1, 2, 3 es satisfan ja que és un \wedge -co

4,5 es satisfan ja que és un \vee de S

$$6.- a \cdot (b \vee c) = a \cdot ((b \wedge c) \vee c) = (b \wedge c) \vee (a \wedge c) \\ = a \cdot ((c \wedge b) \vee b) = (c \wedge b) \vee (a \wedge b)$$

$$7.- a \cdot b = a \cdot (b \vee 0) = (b \wedge 0) \vee (a \wedge 0), \text{ per 6.}$$

$$8.- (a \cdot b) \vee (a \cdot c) = ((b \wedge 0) \vee (a \wedge 0)) \vee ((c \wedge 0) \vee (a \wedge 0)) = \\ = ((b \wedge 0) \vee (c \wedge 0)) \vee (a \wedge 0) = ((b \wedge c) \wedge 0) \vee (a \wedge 0) = \\ = a \cdot (((b \wedge c) \wedge 0) \vee 0) = a \cdot (b \wedge c)$$

$$9.- (a \wedge b) \wedge c = (c \wedge 0) \vee ((a \wedge b) \wedge 0) = (c \wedge 0) \vee ((a \wedge 0) \vee (b \wedge 0)) \\ = ((a \wedge 0) \vee (b \wedge 0)) \vee ((c \wedge 0) \vee (b \wedge 0)) = (b \wedge a) \vee (b \wedge c)$$

Nota.— Les Àlgebres de Sales amb element mínim poden donarse axiomàticament (cf A.Rodríguez,) seguint l'axiomàtica que dóna

M. Wajsberg per a les lògiques \mathcal{L}_0 - valorades.

TEOREMA II 16 -

Si $(A, \vee, \wedge, 0)$ és a de S amb element mínim, aleshores
 (A, \vee, \wedge) és reticle distributiu

En efecte:

Cal veure solament (cf Szász (26)) Per tot $a, b, c \in A$,

$$a \vee (b \wedge c) \geq (a \vee b) \wedge (a \vee c),$$

però,

$$\begin{aligned} a \vee (b \wedge c) &= (a \vee (b \wedge c)) \wedge (b \wedge c) = ((a \vee b) \wedge (a \vee c)) \wedge (b \wedge c) = \\ &= (((a \vee b) \wedge (a \vee c)) \wedge b) \wedge (((a \vee b) \wedge (a \vee c)) \wedge c) = \\ &= (((a \vee b) \wedge (a \vee c)) \wedge ((a \vee b) \wedge b)) \wedge (((a \vee b) \wedge (a \vee c)) \wedge ((a \vee c) \wedge c)) \geq \\ &\geq ((a \vee c) \wedge c) \wedge ((a \vee b) \wedge b) = (a \vee b) \wedge (a \vee c) \end{aligned}$$

Proposició II 10 -

Un a. de S amb element mínim, $(A, \vee, \wedge, 0)$, és de Boole
 si, i només si, per tot $a, b \in A$,

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

En efecte:

La propietat enunciada, per la proposició II 7, implica que $(A, \vee, \wedge, 0)$
 és àlgebra de Heyting, doncs l'altra condició és la propietat 8,i
 per tant a de H que satisfà la condició:

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

per tot $a, b \in A$; per tant és àlgebra d'Abbott amb element mínim 1
 per tant àlgebra de Boole

El recíproc és evident

L'existència d'àlgebres de Sales amb mínim que no són pas àlgebres de Boole està garantida per l'exemple 5 de l'apèndix

Com a conseqüència del Teorema II 16, A Rodríguez trobà les següents propietats:

Propietats.— (A. Rodríguez (21))

Si $(A, \cdot, \vee, 0)$ és a de S amb mínim, aleshores:

$$10 - a (b \vee c) = (a \cdot b) \vee (a \cdot c)$$

$$11.- (a \wedge b) c = (a c) \vee (b c)$$

$$12 - (a b) \vee (b a) = u$$

per tot $a, b, c \in A$.

II.3 3.

Per a poder estudiar els sistemes deductius en supra-reticles

d-complets ens calen les següents propietats:

TEOREMA II.17.—

Si (A, \cdot, \vee, u) és s-r d-co, aleshores per tot $a, b, c \in A$,

i tot $n \in \mathbb{N}$, $n > 1$

$(a \vee b)^n c = u$ si, i només si, per tot $r, s \in \mathbb{N}$, tals

que $0 \leq r, s \leq n$ i $r + s = n$, $a^r (b^s c) = u$

On $a^0 = b^0 = u$.

En efecte:

La demostració la fem per inducció

Si $n = 1$, $(a \vee b) c = u$ si, i només si, $a \vee b \leq c$ si, i només si,

$a \leq c$ i $b \leq c$ si, i només si, $a \cdot c = u$ i $b \cdot c = u$

Suposem-ho cert per $k < n$, $n > 1$,

- Si $(a \vee b)^n c = u$, tenim $(a \vee b)^{n-1} ((a \vee b) c) = u$, d'on per

hipòtesi d'inducció, per tot $r, s \in \mathbb{N}$, $0 \leq r, s \leq n$, $r+s = n-1$:

$$a^r (b^s ((a \vee b) c)) = u;$$

però,

$a \vee b \geq a$ i $a \vee b \geq b$ impliquen

$$a^r (b^s (a.c)) = u \text{ i } a^r (b^s (b.c)) = u,$$

d'on

$$a^{r+1} (b^s c) = u \text{ i } a^r (b^{s+1} c) = u, \quad 0 \leq r, s \leq n-1, r+s = n-1$$

- Si per tot $r, s \in \mathbb{N}$, $0 \leq r, s \leq n$ i $r+s = n$ tenim

$$a^r (b^s c) = u,$$

aleshores per tot $\alpha, \beta \in \mathbb{N}$, $\alpha, \beta \leq n-1$ $\alpha+\beta = n-1$, tenim

que

$$a^{\alpha+1} (b^\beta c) = u \text{ i } a^\alpha (b^{\beta+1} c) = u,$$

i això implica

$$a \leq a^\alpha (b^\beta c) \text{ i } b \leq a^\alpha (b^\beta c),$$

aleshores

$$(a \vee b) \cdot (a^\alpha (b^\beta c)) = u,$$

d'on

$$a^\alpha \cdot (b^\beta ((a \vee b) c)) = u,$$

i per hipòtesi d'inducció

$$(a \vee b)^{n-1} \cdot ((a \vee b) c) = u,$$

per tant

$$(a \vee b)^n \cdot c = u$$

TEOREMA II 18.-

Si (A, \vee, \wedge, u) és r.d-co. tal que, per tot $a, b, c \in A$,

$$a.(b \wedge c) = (a.b) \wedge (a.c), \text{ aleshores}$$

Per tot $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$,

$$(a \vee b)^n . c = \bigwedge_{\substack{r+s=n \\ r \neq 0}}^n (a^r . (b^s . c))$$

$$\text{On } a^0 = b^0 = u.$$

En efecte:

Cal generalitzar la hipòtesi del Teorema: Per tot $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, i

tota família $(a_i)_{1 \leq i \leq n}$ de A

$$c.(\bigwedge_{i=1}^n a_i) = \bigwedge_{i=1}^n (c a_i)$$

La demostració és per inducció:

- per $n = 1$ és obvi
- si val per tot $k < n$, $n > 1$, aleshores:

$$\begin{aligned} c.(\bigwedge_{i=1}^n a_i) &= c.((\bigwedge_{i=1}^{n-1} a_i) \wedge (a_n)) = \\ &= (c.(\bigwedge_{i=1}^{n-1} a_i)) \wedge (c a_n) = \\ &= (\bigwedge_{i=1}^{n-1} (c.a_i)) \wedge (c.a_n) = \\ &= \bigwedge_{i=1}^n (c a_i) \end{aligned}$$

La demostració del Teorema també és per inducció:

- per $n = 1$

$$(a \vee b).c = (a.c) \wedge (b.c) = (a.(u.c)) \wedge (u.(b.c))$$

- si val per tot $k \leq n$, $n > 1$, aleshores:

$$\begin{aligned}
 (a \vee b)^{n+1} c &= (a \vee b) ((a \vee b)^n c) = \\
 &= (a \vee b) \left(\sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n}}^n (a^r (b^s c)) \right) = \\
 &= \left(a \cdot \sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n}}^n (a^r (b^s c)) \right) \wedge \left(b \sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n}}^n (a^r (b^s c)) \right) = \\
 &= \left(\sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n}}^n (a^{r+1} (b^s c)) \right) \wedge \left(\sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n}}^n (a^r (b^{s+1} c)) \right) = \\
 &= \underbrace{\left(\sum_{\substack{r=1 \\ r+s=n+1}}^{n+1} (a^r (b^s c)) \right)}_{(1)} \wedge \underbrace{\left(\sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n+1}}^n (a^r (b^s c)) \right)}_{(2)} =
 \end{aligned}$$

En (1) r varia de 1 a $n+1$ i per tant s varia de n a 0,

En (2) r varia de 0 a n i s varia de 1 a $n+1$, així obtenim:

$$\begin{aligned}
 (a \vee b)^{n+1} c &= (a^{n+1} (b^0 c)) \wedge \left(\sum_{\substack{r=1 \\ r+s=n+1}}^{n+1} (a^r (b^s c)) \right) \wedge (a^0 (b^{n+1} c)) = \\
 &= \sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n+1}}^{n+1} (a^r (b^s c))
 \end{aligned}$$

Corol·lari.-

En tota a de S amb mínim, $(A, \vee, u, 0)$, tenim:

Per tot $a, b, c \in A$,

$$(a \vee b)^n \cdot c = \sum_{\substack{r=0 \\ r+s=n}}^n (a^r (b^s c))$$

per tot $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$.

Proposició II 11.-

Si $(A, \vee, \wedge, \cdot, \wedge, \cdot, u)$ és un d-co tal que per tot $a, b, c \in A$,

$$a \cdot (b \wedge c) = (a \cdot b) \wedge (a \cdot c), \text{ aleshores}$$

$$1. - (a \cdot c) \cdot ((b \cdot c) \cdot ((a \vee b) \cdot c)) = u$$

$$2. - (a \cdot b) \cdot ((a \cdot c) \cdot (a \cdot (b \wedge c))) = u$$

$$3. - a \cdot (b \cdot (a \wedge b)) = u$$

Per tot $a, b, c \in A$

En efecte:

$$\begin{aligned} 1. - (a \cdot c) \cdot ((b \cdot c) \cdot ((a \vee b) \cdot c)) &= (a \cdot c) \cdot ((b \cdot c) \cdot ((a \cdot c) \wedge (b \cdot c))) = \\ &= (a \cdot c) \cdot (((b \cdot c) \cdot (a \cdot c)) \wedge ((b \cdot c) \cdot (b \cdot c))) = \\ &= (a \cdot c) \cdot ((b \cdot c) \cdot (a \cdot c)) = u \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2. - (a \cdot b) \cdot ((a \cdot c) \cdot (a \cdot (b \wedge c))) &= (a \cdot b) \cdot ((a \cdot c) \cdot ((a \cdot b) \wedge (a \cdot c))) = \\ &= (a \cdot b) \cdot (((a \cdot c) \cdot (a \cdot b)) \wedge ((a \cdot c) \cdot (a \cdot c))) = \\ &= (a \cdot b) \cdot ((a \cdot c) \cdot (a \cdot b)) = u \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 3. - a \cdot (b \cdot (a \wedge b)) &= a \cdot ((b \cdot a) \wedge (b \cdot b)) = \\ &= a \cdot (b \cdot a) = u. \end{aligned}$$

III SISTEMES DEDUCTIUS EN ESTRUCTURES IMPLICATIVES ESPECTRES IRRE-
DUCTIBLE, IRREDUCTIBLE MINIMAL, COMPLETAMENT IRREDUCTIBLE,
PRIMER I MAXIMAL

La importància dels sistemes deductius en àlgebres implicatives és deguda al fet que a tota congruència li podem associar un únic sistema deductiu (cf. Teorema 0 12) 1, en el cas de les àlgebres d-completes, a tot sistema deductiu li podem associar una única congruència (cf Teorema III 19)

Malgrat que l'objecte principal del nostra estudi són les àlgebres d-completes, els resultats els donarem en el cas més general possible

III.1. Sistemes deductius en àlgebres i reticles implicatius

En aquest paràgraf estudiem la informació que el conjunt dels sistemes deductius dóna sobre l'estructura de l'àlgebra

III.1.1

Sigui (A, \cdot, u) a.i., i \mathcal{D}_0 el conjunt dels seus sistemes deductius.

Sabem que $\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}$, i $K_0(\emptyset) = u$.

TEOREMA III 1 -

$\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$ si, i només si, per tot $a, b \in A$, $a \not\leq b$, implica

$$a \cdot b \leq b$$

En efecte:

Si $\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$, aleshores si $a \not\leq b$, donat que $F(\{a, a.b\})$ és sistema deductiu, $b \in F(\{a, a.b\})$ Com que F és operador conseqüència unitari i $b \notin F(a)$, aleshores $b \in F(a.b)$, això és $a.b \leq b$

Suposem que $a \not\leq b$ implica $a.b \leq b$ Sigui $T \in \mathcal{F}$, i $a, a.b \in T$

- si $a \leq b$, aleshores $b \in T$

- si $a \not\leq b$, aleshores $a.b \leq b$, per tant $b \in T$,

així doncs $T \in \mathcal{D}_0$ D'on $\mathcal{F} \subset \mathcal{D}_0$

TEOREMA III.2.-

Si l'àlgebra implicativa (A, \cdot, u) , satisfà que, per

tot $a, b \in A$, $a.(b.a) = u$, aleshores:

$\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$ si, i només si, l'operació ve donada per^{*}

per tot $a, b \in A$, $a.b = u$ si, i només si, $a \leq b$

$a.b = b$, en altre cas

En efecte:

Si l'operació és la donada en l'enunciat, és conegut que $\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$

(i Pla (12)).

Si $\mathcal{F} = \mathcal{D}_0$, pel Teorema anterior si $a \not\leq b$, $a.b \leq b$. D'altra banda

$b.(a.b) = u$, implica $b \leq a.b$, aleshores si $a \not\leq b$, $a.b = b$

(*)

Aquesta operació és l'anomenada canònica (J. Pla (12), F A. Sales (23)),

i dóna lloc a estructura d'àlgebra de Hilbert

Corol.lari -

Si (A, \cdot, u) és a d-co, aleshores

$\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$ si, i només si, l'operació és la del Teorema III 2

TEOREMA III 3 -

L'àlgebra implicativa (A, \cdot, u) és a d-t-1 si, i només si,

per tot $a \in A$, $F(a) = K_0(a)$

En efecte:

Es conegut (H Rasiowa (18)) que en un àlgebra implicativa, per tot $a \in A$

$F(a) = K_0(a)$ si, i només si, per tot $a, b, c \in A$, $a (b c) = u$ i

$a \cdot b = u$, impliquen $a c = u$. Això és (A, \cdot, u) és a d-t-1

Corol.lari -

Si (A, \cdot, u) és a de H, aleshores, per tot $a \in A$, $F(a) = K_0(a)$

TEOREMA III 4 -

Si (A, \cdot, u) és a d-t-1, satisfà:

$\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$ si, i només si, K_0 és un operador conseqüència

unitari

En efecte:

Si $\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$, trivialment K_0 és unitari

Si K_0 és unitari, per tot $a, b \in A$, $b \in K_0(\{a, a \cdot b\})$ i, per ésser

(A, \cdot, u) a d-t-1, $b \in F(a) = K_0(a)$ o $b \in K_0(a \cdot b) = F(a \cdot b)$, aleshores

$a \not\leq b$ implica $a \cdot b \leq b$ i, pel Teorema III 1, $\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}$

Corol·lari -

Si $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és a de H, aleshores

K_0 és unitari si, i només si, l'operació és la definida en el Teorema III 2

III 1 2.

Sigui $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$ un reticle implicatiu i \mathcal{F}_r la classe de tots els filtres de reticle

TEOREMA III 5 -

En un reticle implicatiu $(A, \cdot, \vee, \wedge, u)$, les següents condicions són equivalents:

- (1) $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{D}_0$
- (2) (A, \cdot, u) és a d-t-1
- (3) Per tot $a, b \in A$, $a \wedge a b \leq b$

En efecte:

- (1) implica (2): $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}$ i com que K_0 és finitari, pel Teorema 1.6, per tot $a \in A$, $F(a) = K_0(a)$ i segons el Teorema III.3. (A, \cdot, u) és a d-t-1
- (2) implica (3): Si (A, \cdot, u) és a.d-t-1, aleshores per tot $a, b \in A$ $F(a \wedge a b) = K_0(a \wedge a b)$, per tant $b \in F(a \wedge a b)$ i $a \wedge a b \leq b$
- (3) implica (1) sigui $T \in \mathcal{F}_r$, cal veure que T satisfà m p, si $a, a.b \in T$, aleshores $a \wedge a.b \in T$, per tant $b \in T$.

Corol·lari 1 - (J Plà(13))

En un reticle de Hilbert $(A, \vee, \wedge, \cdot, u)$ $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{D}_0$

Corol·lari 2 -

Si (A, \vee, \wedge, u) és r d-co, (A, \vee, \wedge, u) és a. de H si, i
només si, $\mathcal{F}_R \subseteq \mathcal{D}_0$

En efecte:

Pel Teorema II 9 (A, \vee, \wedge, u) és a. de H si, i només si, (A, \vee, \wedge, u)
és a d-t-1 que, pel Teorema anterior, és equivalent a $\mathcal{F}_R \subseteq \mathcal{D}_0$

Corol·lari 3.-

Si (A, \vee, \wedge, u) és r d-co, aleshores

(A, \vee, \wedge, u) és àlgebra de Heyting si, i només si, $\mathcal{F}_R = \mathcal{D}_0$

En efecte

El directe és evident

Recíprocament. Si $\mathcal{F}_R = \mathcal{D}_0$, aleshores $\mathcal{F}_R \subseteq \mathcal{D}_0$ i segons el
Corol·lari 1 és un reticle de Hilbert. Com que $\mathcal{F}_R = \mathcal{D}_0$, pel
Teorema 0 25 és un àlgebra de Heyting

Més endavant donem una demostració del Corol·lari 3, sense
utilitzar àlgebres de Hilbert

TEOREMA III 6 -

En un reticle implicatiu (A, \vee, \wedge, u) , les següents
condicions son equivalents

$$(1) \mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_R$$

$$(2) \text{ Per tot } X \subseteq A, K_0(X) = K_0(\mathcal{F}_R(X))$$

$$(3) \text{ Per tot } a, b \in A, K_0(a, b) = K_0(a \wedge b)$$

En efecte:

És una conseqüència immediata del Teorema I.7

Del fet que K_0 és un operador conseqüència finitari, obtenim les següents propietats.

Proposició III 1 -

Un reticle implicatiu (A, \vee, \wedge, u) tal que

$\mathcal{F}_r \supseteq \mathcal{D}_0$, satisfà

$$1.- \text{ Per tot } S \subseteq A, S \text{ finit, } K_0(S) = K_0\left(\bigwedge_{a \in S} a\right)$$

$$2.- \text{ Per tot } X \subseteq A, K_0(X) = \bigcup_{a \in \mathcal{F}_r(X)} K_0(a)$$

$$3.- \text{ Per tot } D \in \mathcal{D}_0, K_0(D, a) = \bigcup_{d \in D} K_0(d \wedge a)$$

En efecte:

1.- La demostració és per inducció sobre el Cardinal de S

- Si $\text{Card}(S) = 1$ o 2 , és cert pel Teorema III 6

- Suposem que per tot $X \subseteq A$, tal que $\text{Card}(X) = k < n$ és cert, $n > 1$

Sigui $S \subseteq A$, $\text{Card}(S) = n$, $S = \{a_1, \dots, a_n\}$, fem $S' = \{a_1, \dots, a_{n-1}\}$,

per hipòtesi d'inducció $K_0(S') = K_0\left(\bigwedge_{i=1}^{n-1} a_i\right)$, per tant

$$\begin{aligned} K_0(S) &= K_0(S', a_n) = K_0(K_0(S'), K_0(a_n)) = \\ &= K_0\left(K_0\left(\bigwedge_{i=1}^{n-1} a_i\right), K_0(a_n)\right) = K_0\left(\bigwedge_{i=1}^{n-1} a_i, a_n\right) = \\ &= K_0\left(\left(\bigwedge_{i=1}^{n-1} a_i\right) \wedge (a_n)\right) = K_0\left(\bigwedge_{i=1}^n a_i\right) \end{aligned}$$

2 - Si $X \subseteq A$, per (2) del Teorema III 6 i per ésser finitari, tenim:

$$K_0(X) = K_0(F_r(X)) = \bigcup_{\substack{N \subseteq F_r(X) \\ N \text{ finit}}} K_0(N) = \bigcup_{\substack{N \subseteq F_r(X) \\ N \text{ finit}}} K_0(\bigwedge_{a \in N} a) \subseteq \\ \subseteq \bigcup_{b \in F_r(X)} K_0(b)$$

D'altra banda si $a \in \bigcup_{b \in F_r(X)} K_0(b)$, existeix $c \in F_r(X)$, tal que

$$a \in K_0(c), \text{ i tenim } a \in K_0(c) \subseteq K_0(F_r(X)) = K_0(X)$$

$$\text{Per tant } K_0(X) = \bigcup_{b \in F_r(X)} K_0(b)$$

3 - Si $D \in \mathcal{D}_0$, i $a \in A$, en virtut de 2, $K_0(D, a) = \bigcup_{b \in F_r(D, a)} K_0(b)$,

però, $b \in F_r(D, a)$ si, i només si, existeix $d \in D$, tal que $d \wedge a \leq b$,

$$\text{aleshores: } K_0(D, a) \subseteq \bigcup_{d \in D} K_0(d \wedge a)$$

D'altra banda si $b \in \bigcup_{d \in D} K_0(d \wedge a)$, aleshores existeix $d \in D$ tal que

$$b \in K_0(d \wedge a) \subseteq K_0(F_r(D, a)), \text{ per tant } b \in K_0(D, a)$$

Aixó demostra l'altra inclusió

TEOREMA III 7.-

Si (A, \vee, \wedge, u) és r.d-co, aleshores

$\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$ si, i només si, per tot $a, b, c \in A$, l'existència

d'un $n \in \mathbb{N}$, $n > 1$, tal que $(a \wedge b)^n \vee c = u$, és equivalent

a l'existència de $m, p \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que $a^m \vee (b^p \vee c) = u$

En efecte:

Segons el Teorema III 6 . $\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$ és equivalent a que, per tot $a, b \in A$,

$K_0(a, b) = K_0(a \wedge b)$, per tant , per tot $c \in A$,

$c \in K_0(a \wedge b)$ si, i només si, $c \in K_0(a, b)$,

però,

$c \in K_0(a, b)$ si, i només si, existeix $p \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tal que $b^p c \in K_0(a)$

si, i només si, existeixen $m, p \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tals que

$$a^m (b^p c) = u,$$

d'altra banda

$c \in K_0(a \wedge b)$ si , i només si, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que

$$(a \wedge b)^n c = u$$

Corol·lari 1 -

Si $(a, \cdot, \vee, \wedge, u)$ és r d-co, aleshores:

$\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$ si, i només si, per tot $a, b \in A$, existeixen

$n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tals que $a^n (b^m (a \wedge b)) = u$

En efecte

Si $\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$, donat que $(a \wedge b) (a \wedge b) = u$, existeixen $n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$,

tals que $a^n (b^m (a \wedge b)) = u$

Suposem que existeixen $n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$ tals que $a^n (b^m (a \wedge b)) = u$,

aleshores $a \wedge b \in K_0(a, b)$, per tant $K_0(a \wedge b) = K_0(a, b)$ L'altra inciu-

sió es compleix sempre. Per tant $K_0(a, b) = K_0(a \wedge b)$, i pel Teorema

III.6, $\mathcal{F}_r \supseteq \mathcal{D}_0$

Corol.lari 2 -

Si (A, \vee, \wedge, u) és àlgebra de Sales amb mínim, aleshores

$$\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$$

En efecte:

Donat que en un àlgebra de Sales amb element mínim, per la Proposició II 11, per tot $a, b, c \in A$, $a (b (a \wedge b)) = u$, pel corol.lari anterior $\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$

TEOREMA III 8 -

Si (A, \vee, \wedge, u) és r d-co aleshores:

$$\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}_r \text{ si, i només si, } (A, \vee, \wedge) \text{ és a de Ht}$$

En efecte:

Es clar que si és a de Ht $\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}_r$

Suposem que $\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}_r$ Per demostrar que (A, \vee, \wedge) és a. de Ht

només cal veure que per tot $a, b, c \in A$

$(a \wedge b) c = u$ si, i només si, $a (b c) = u$ (Definició 0 22)

- Si $(a \wedge b) c = u$, aleshores donat que $\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$, pel Teorema III 7,

existeixen $m, p \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que $a^m (b^p c) = u$, i com que $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{D}_0$

$F(a) = K_0(a)$ i $F(b) = K_0(b)$, per tant $a (b c) = u$

- Si $a.(b.c) = u$, pel Teorema III 7, existeix $n \in \mathbb{N}$, tal que $(a \wedge b)^n c = u$

i com que $\mathcal{F}_r \subseteq \mathcal{D}_0$, tenim $(a \wedge b).c = u$.

Corol.lari -

Si (A, \vee, \wedge, u) és r de H,

(A, \vee, \wedge, u) és a de Ht, si, i només si, $\mathcal{D}_0 = \mathcal{F}_r$.

Propietats -

Un reticle d-complet (A, \vee, \wedge, u) , tal que $\mathcal{D}_0 \subseteq \mathcal{F}_r$ satisfà

1 - Per tot $D \in \mathcal{D}_0$, i per tot $a \in A$:

$$\begin{aligned} K_0(D, a) &= \{x \in A / \text{ existeixen } d \in D, n \in \mathbb{N}, (a \wedge d)^n x = u\} \\ &= \{x \in A / \text{ existeixen } d \in D, n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}, \\ &\quad d^m (a^n x) = u \} \end{aligned}$$

2 - Per tot $D \in \mathcal{D}_0$, tot $a, b \in D$, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

tal que :

$$\begin{aligned} a^n b \in D \text{ si, i només si, existeix } d \in D \text{ i } m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}, \\ \text{tal que } (d \wedge a)^m b = u \end{aligned}$$

En efecte:

Són conseqüències immediates de les propietats donades en la

Proposició III 1, i del Teorema III 7

III.2 Espectres Irreductible, Irreductible Minimal, Completament Irreductible Irreductible, Primer i Maximal en àlgebres d-completes

Donat que \mathcal{D}_0 és un sistema clausura d'operador conseqüència finitari K_0 , podem considerar els sistemes deductius irreductibles, completament irreductibles, maximals i primers com a tancats de \mathcal{D}_0 . Pel seu estudi, per obtenir llur caracterització i la relació que hi ha entre ells, utilitzem els resultats obtinguts en el Capítol I

III 2 1.

Abans d'iniciar l'estudi dels sistemes deductius esmentats, ens cal obtenir més informació de l'estructura de \mathcal{D}_0 , en un àlgebra d-completa, (A, \vee, \wedge) . És clar que (veure Teorema 0 3) podem dotar a \mathcal{D}_0 d'estructura de reticle complet, amb l'ordre donat per la inclusió, l'ínfim donat per la intersecció i el suprem donat per $D_1, D_2 \in \mathcal{D}_0, \sup(D_1, D_2) = D_1 \vee D_2 = K_0(D_1, D_2)$; a més $(\mathcal{D}_0, \vee, \wedge)$ té element mínim $\{u\}$ i element màxim A

TEOREMA III 9 -

En $(\mathcal{D}_0, \vee, \wedge)$, l'operació \wedge és completament distributiva respecte a \vee , això és:

$$\text{Si } D, D_i \in \mathcal{D}_0, i \in I, D \wedge \left(\bigvee_{i \in I} D_i \right) = \bigvee_{i \in I} (D \wedge D_i) = K_0 \left(\bigcup_{i \in I} (D \wedge D_i) \right)$$

En efecte:

La inclusió $D \wedge \left(\bigvee_{i \in I} D_i \right) \supseteq \bigvee_{i \in I} (D \wedge D_i)$ es satisfà en tot reticle complet

Demostrem l'altra inclusió per parts

1 - Demostrem: $D \wedge (D_1 \vee K_0(a)) \subseteq (D \wedge D_1) \vee (D \wedge K_0(a))$, per tot $D, D_1 \in \mathcal{D}_0$

i per tot $a \in A$

Si $x \in D \wedge (D_1 \vee K_0(a))$, aleshores $x \in D$ i $x \in D_1 \vee K_0(a) = K_0(D_1, a)$,

per tant existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $a^n \cdot x \in D_1$

Fem $b = a^n \cdot x$, com que $x \leq b$, $b \in D \wedge D_1$ (i)

$$\begin{aligned} \text{Fem } c &= (a^n \cdot x) \cdot x = b \cdot x \quad \text{Com que } a^n \cdot c = a^n \cdot ((a^n \cdot x) \cdot x) = \\ &= (a^n \cdot x) \cdot (a^n \cdot x) = u, \end{aligned}$$

$$\text{i } c \geq x, \text{ tenim } c \in D \cap K_0(a) \quad (\text{ii})$$

Per construcció $b \cdot x = c$, per tant $x \in K_0(b, c) = K_0(b) \vee K_0(c)$ i

per (i) i (ii) $K_0(b) \vee K_0(c) \subset (D \cap D_1) \vee (D \cap K_0(a))$, per tant

$$x \in (D \cap D_1) \vee (D \cap K_0(a))$$

Això demostra la inclusió

2.- Demostrem per inducció sobre m , que per tot $m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, es compleix:

Per tot $a_1, \dots, a_m \in A$, i tot $D \in \mathcal{D}_0$:

$$D \cap \left(\bigvee_{i=1}^m K_0(a_i) \right) \subseteq \bigvee_{i=1}^m (D \cap K_0(a_i))$$

- Per $m = 1$ és 1

→ Suposem que és cert per tot $k < m$, $m > 1$ Per 1 tenim:

$$\begin{aligned} D \cap \left(\bigvee_{i=1}^m K_0(a_i) \right) &= D \cap \left(\left(\bigvee_{i=1}^{m-1} K_0(a_i) \right) \vee K_0(a_m) \right) \subseteq \\ &\subseteq \left(D \cap \left(\bigvee_{i=1}^{m-1} K_0(a_i) \right) \right) \vee (D \cap K_0(a_m)) \subseteq \\ &\subseteq \left[\bigvee_{i=1}^{m-1} (D \cap K_0(a_i)) \right] \vee (D \cap K_0(a_m)) = \\ &= \bigvee_{i=1}^m (D \cap K_0(a_i)) \end{aligned}$$

3.- Demostrem el cas general:

Siguin $D, D_i \in \mathcal{D}_0$, $i \in I$,

si $x \in D \cap \left(\bigvee_{i \in I} D_i \right)$, aleshores $x \in D$ i $x \in \bigvee_{i \in I} D_i = K_0 \left(\bigcup_{i \in I} D_i \right)$,

per ésser K_0 finitari, existeixen $a_1, \dots, a_m \in \bigcup_{i \in I} D_i$ (iii),

tals que $x \in K_0(\{a_1, \dots, a_m\}) = \bigvee_{j=1}^m K_0(a_j)$, i segons 2.

$$x \in D \cap \left(\bigvee_{j=1}^m K_0(a_j) \right) \subseteq \bigvee_{j=1}^m (D \cap K_0(a_j))$$

Per tot j , $1 \leq j \leq m$, per (iii), existeix $k_j \in I$, tal que

$a_j \in D_{k_j}$, aleshores

$$x \in \bigvee_{j=1}^m (D \cap D_{k_j}) \subseteq \bigvee_{i \in I} (D \cap D_i)$$

Això demostra la inclusió proposada

Corol.lari 1.-

Si (A, \cdot, u) és a d-co, aleshores $(\mathcal{D}_0, \cap, \vee)$ és un reticle distributiu

En efecte:

En el Teorema anterior si $\text{Card}(I) = 2$, obtenim la distributivitat de \cap respecte a \vee , i per dualitat surt l'altra (cf. Szasz (26))

Del Teorema anterior no es dedueix la distributivitat completa, és ben conegut que hi ha àlgebres de Hilbert en les que no es dóna (cf. A. Diego(4))

El Teorema generalitza un resultat donat per A. Diego

Corol.lari 2 - (A. Diego(4))

Si (A, \cdot, u) és a. de H, en $(\mathcal{D}_0, \cap, \vee) \cap$ és completament distributiu respecte \vee

III.2 2

En un àlgebra implicativa (A, \cdot, \cup) anomenem respectivament espectre irreductible $(SpI(A))$ i espectre completament irreductible $(SpCI(A))$ els conjunts de sistemes deductius de \mathcal{D}_0 irreductibles i completament irreductibles. Per espectre irreductible minimal $(SpIm(A))$ i espectre maximal $(SpM(A))$ entenem, respectivament, els conjunts de sistemes deductius de \mathcal{D}_0 irreductibles minimal i de sistemes deductius de \mathcal{D}_0 maximals, si existeixen.

Obtenim una caracterització algebraica dels elements d'aquests conjunts.

En el cas de $SpM(A)$ i $SpCI(A)$, dels Teoremes I 3 i I 4 es dedueix immediatament els següents resultats, demostrats per J Pla en la seva

Tesi doctoral (12):

TEOREMA III 10 -

Si (A, \cdot, \cup) és a d-co , i $D \in \mathcal{D}_0$, i $a \in A$:

D és maximal lligat a \underline{a} , $D = M_a$, si, i només si,

$a \notin D$ i per tot $b \notin D$, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que

$b^n \cdot a \in D$

Corol·lari -

Si (A, \cdot, \cup) és a d-co i $D \in \mathcal{D}_0$

$D \in SpCI(A)$ si, i només si, existeix $a \in A$, tal que $a \notin D$

i per tot $b \notin D$, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $b^n \cdot a \in D$

TEOREMA III 11 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co i $D \in \mathcal{D}_0$:

$D \in \text{SpM}(A)$ si, i només si, per tot $a, b \notin D$, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $a^n b \in D$

La relació entre ambdós espectres és: $\text{SpCI}(A) \supseteq \text{SpM}(A)$

La caracterització dels elements de $\text{SpI}(A)$ ve donada per:

TEOREMA III 12 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co i $D \in \mathcal{D}_0$, tenim:

$D \in \text{SpI}(A)$ si, i només si, per tot $a, b \notin D$, existeixen $x \notin D$, i $n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que $a^n x = b^m x = u$

En efecte

Per ésser $(\mathcal{D}_0, \cap, \vee)$ un reticle distributiu, per tot $a, b \in A$ i tot $D \in \mathcal{D}_0$, es satisfà

$$K_0(D, K_0(a) \cap K_0(b)) = K_0(D, a) \cap K_0(D, b),$$

i segons el Teorema I 1

$D \in \text{SpI}(A)$ si, i només si, per tot $a, b \notin D$, $K_0(a) \cap K_0(b) \not\subseteq D$

que és equivalent a:

existixin $x \notin D$ i $n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que $a^n x = u$ i $b^m x = u$

El Teorema anterior generalitza un resultat ja conegut:

Corol·lari.— (A Diego)

Si (A, \cdot, u) és a. de H i $D \in \mathcal{D}_0$

$D \in \text{SpI}(A)$ si, i només si, per tot $a, b \notin D$, existeix $x \notin D$, tal que $a \leq x$ i $b \leq x$

TEOREMA III.13 -

Si $(A, \cdot, \vee, \wedge, \perp)$ és a d-co., aleshores

Per tot $D \in \text{SpI}(A)$, existeix $D' \in \text{SpIm}(A)$, tal que

$$D' \subseteq D$$

En efecte:

Per la distributivitat de $(\mathcal{D}_0, \wedge, \vee)$ i per la Proposició I 2 s'obté la demostració de l'enunciat

Aquest Teorema ens diu que $\text{SpIm}(A) \neq \emptyset$ D'altra banda és clar que $\text{SpIm}(A) \subseteq \text{SpI}(A)$ i que $\text{SpCI}(A) \subseteq \text{SpI}(A)$

III.2 3.

En un s-r 1. $(A, \cdot, \vee, \wedge, \perp)$ té sentit parlar de sistemes deductius primers, el conjunt dels quals anomenem espectre primer $(\text{SpP}(A))$ Estudiem la relació de $\text{SpP}(A)$ amb els espectres considerats en III 2 2

Proposició III 2 -

En tot supra-reticle implicatiu l'espectre primer està inclòs en l'espectre irreductible

En efecte:

Es una conseqüència immediata de la Proposició I 8

Del Teorema I 8 es dedueix la següent Proposició:

Proposició III 3 -

Si $(A, \cdot, \vee, \wedge, \perp)$ és s-r i , aleshores:

$\text{SpP}(A) = \text{SpI}(A)$ si, i només si, per tot $a, b \in A$, $D \in \mathcal{D}_0$

$$K_0(D, a \vee b) = K_0(D, a) \wedge K_0(D, b)$$

TEOREMA III 14 -

Si (A, v, u) és s-r d-co, aleshores $SpP(A) = SpI(A)$

En efecte:

Segons la proposició anterior només cal veure que per tot $a, b \in A$

i tot $D \in \mathcal{D}_0$

$$K_0(D, a \vee b) = K_0(D, a) \cap K_0(D, b)$$

Donat que $(\mathcal{D}_0, \cap, \vee)$ tenim

$$K_0(D, a) \cap K_0(D, b) = K_0(D, K_0(a) \cap K_0(b))$$

per tant és suficient que es compleixi:

$$K_0(a \vee b) = K_0(a) \cap K_0(b)$$

La inclusió $K_0(a \vee b) \subseteq K_0(a) \cap K_0(b)$ es compleix donat que $a \leq a \vee b$ i

$b \leq a \vee b$.

Si $c \in K_0(a) \cap K_0(b)$, aleshores existeixen $n, m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tals que

$a^n c = b^m c = u$, fem $r = \max(n, m)$ Si $\alpha, \beta \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, són tals

que $\alpha + \beta = 2r$, $0 \leq \alpha, \beta \leq 2r$, aleshores,

$\alpha \leq r$, implica $\beta \geq r$, i tenim

$$a^\alpha (b^\beta c) \geq a^\alpha (b^r c) = u,$$

si $\alpha > r$, tenim

$$a^\alpha (b^\beta c) = b^\beta (a^\alpha c) \geq b^\beta (a^r c) = u,$$

D'acord amb el Teorema II 17, com que α i β son arbitraris tenim

$$(a \vee b)^{2r} c = u,$$

això és $c \in K_0(a \vee b)$ Això ens demostra l'altra inclusió

Després del Teorema anterior $SpP(A)$ queda ben determinat, així com llur relació amb els altres espectres

Corol.lari 1 -

Si (A, \cdot, u) és a. i. de $S.$, aleshores $SpP(A) = SpI(A)$

Corol.lari 2 - (J Pla)

Si (A, \cdot, u) és s-r de H , aleshores $SpP(A) = SpI(A)$

III.3. Radicals en àlgebres d-completes Semisimplicitat Separació

Finalment estudiem els radicals en àlgebres d-completes amb la fi de saber si l'àlgebra pot posar-se com a producte sub-directe d'un cert producte. Fem també algunes consideracions sobre separació.

III 3 1.

Si (A, \cdot, u) és a. i. anomenem radical irreductible $(RI(A))$ i radical completament irreductible $(RCI(A))$ a la intersecció de tots els elements de $SpI(A)$ i de $SpCI(A)$, respectivament

Proposició III 4.-

Si (A, \cdot, u) és àlgebra implicativa, $RI(A) = RCI(A) = \{u\}$

En efecte:

Donat que $SpI(A) \supseteq SpCI(A)$, tenim que $RI(A) \subseteq RCI(A)$ per tant només cal veure que $RCI(A) = \{u\}$

Sabem (Teorema 0 8) que $\text{SpCI}(A)$ és base de $\mathcal{D}_0 = \mathcal{D}_{\{u\}}$, per tant

$$\text{RCI}(A) = \bigcup_{D \in \text{SpCI}(A)} D = K_0(\emptyset) = \{u\}$$

Per radical irreductible minimal($\text{RIm}(A)$) i radical maximal ($\text{RM}(A)$)

entenem la intersecció de tots els elements de $\text{SpIm}(A)$ i de

$\text{SpM}(A)$, respectivament. És clar que no sempre existeixen

TEOREMA III 15.-

Si $(A, , u)$ és a d-co , aleshores $\text{RIm}(A) = \{u\}$

En efecte:

Si $a \in \text{RIm}(A) = \bigcup_{D \in \text{SpIm}(A)} D$, aleshores

si $D \in \text{SpIm}(A)$, $a \in D$

Si $T \in \text{SpI}(A)$, sabem que existeix $D' \in \text{SpIm}(A)$ tal que $D' \subset T$,

per tant $a \in T$, per tot $T \in \text{SpI}(A)$, aleshores $a \in \bigcup_{T \in \text{SpI}(A)} T = \text{RI}(A)$,

això és $a = u$

Es clar que en un a d-co , en general, $\text{RM}(A) \neq \{u\}$ (cf Apèndix Ex 4)

Donem una condició suficient per a la igualtat que generalitza un

resultat obtingut per A Rodríguez per les àlgebres de Sales amb mínim

TEOREMA III 16 -

Si $(A, , u)$ és a d-co i satisfà que per tot $a, b \in A$,

existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $(a^n \cdot b) a = a$, aleshores

$$\text{SpM}(A) = \text{SpCI}(A)$$

En efecte:

Hem vist que la inclusió $\text{SpM}(A) \subseteq \text{SpCI}(A)$ es satisfà sempre

Només cal veure, doncs, que $\text{SpCI}(A) \subseteq \text{SpM}(A)$

Sigui $D \in \text{SpCI}(A)$, segons el Teorema I 3, existeix $a \in A$, tal que

$D = M_a$ Sigui $b \notin M_a$, per hipòtesi existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que

$$(a^n b) \cdot a = a.$$

Are bé per tot $m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, $m > 1$, tenim: $(a^n b)^m a = a$ En efecte:

$$(a^n b)^m a = (a^n b)^{m-1} ((a^n b) a) = (a^n b)^{m-1} a \text{ i per inducció}$$

resulta que: $(a^n b)^m a = a$

Per tant per tot $m \in \mathbb{N}$, $(a^n b)^m a \notin M_a$, i segons el Teorema

II 10. $a^n \cdot b \in M_a$; que implica que $b \in K_0(M_a, a)$

D'altra banda $b \notin M_a$ implica $a \in K_0(M_a, b)$ i tenim

$$K_0(M_a, b) \subseteq K_0(M_a, a) \cap K_0(M_a, b) \subseteq K_0(M_a, b),$$

d'on $K_0(M_a, b) = K_0(M_a, a)$

Si $b, c \notin M_a$ tenim $K_0(M_a, b) = K_0(M_a, a) = K_0(M_a, c)$ per tant

$c \in K_0(M_a, b)$, d'on $b^n c \in M_a$

D'acord amb el Teorema III 11, $M_a = D \in \text{SpM}(A)$

Corol·lari -

Si (A, \cdot, u) és a.d-co que satisfà les hipòtesis

del Teorema III 17, aleshores $\text{RM}(A) = \{u\}$

Si (A, \cdot, v, u) és un s-r i anomenem radical primer ($\text{RP}(A)$) la inter-

secció de tots els elements de $\text{SpP}(A)$ En les àlgebres d-completes,

després del Teorema III.15, és clar que $\text{RP}(A) = \{u\}$

TEOREMA III 17 -

Si (A, \cdot, \vee, u) és s-r d-co tal que per tot $a, b \in A$,
 existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, $(a^n \cdot b) \vee a = u$, aleshores:

$$\text{SpM}(A) = \text{SpI}(A) = \text{SpCI}(A)$$

En efecte:

Com que $\text{SpM}(A) \subseteq \text{SpCI}(A) \subseteq \text{SpI}(A)$ es satisfà sempre, hem de demostrar que $\text{SpI}(A) \subseteq \text{SpM}(A)$. Sigui $D \in \text{SpI}(A)$ i $a, b \notin D$. Per hipòtesi existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $(a^n \cdot b) \vee a = u$, i donat que $a \notin D$ i $D \in \text{SpP}(A)$, Teorema III 14, tenim $a^n \cdot b \in D$. Segons el Teorema III 11 $D \in \text{SpM}(A)$.

Notem que en el cas de les àlgebres de Sales les hipòtesis dels Teoremes III 16 i III 17 coincideixen. El recíproc d'aquests Teoremes és fals (cf. Apèndix Ex 6).

III.3.2.

Ja hem dit, que el nostre interès pels sistemes deductius en les àlgebres d-completes ve donat pel fet que aquests poden identificar-se amb les congruències. Si (A, \cdot, \vee, u) és una àlgebra implicativa i representem per $\Theta(A)$ el conjunt de totes les seves congruències; per cada $\Theta_1, \Theta_2 \in \Theta(A)$ definim $\Theta_1 \leq \Theta_2$ quan per tot $a, b \in A$, $a \Theta_1 b$ implica $a \Theta_2 b$. Aquesta relació dota $\Theta(A)$ d'estructura de reticle, $(\Theta(A), \wedge, \vee)$ (cf Szász (26)).

TEOREMA III 18 -

Si (A, \cdot, \vee, u) és a d-co, aleshores els reticles:

$$(\Theta(A), \wedge, \vee) \text{ i } (\mathcal{C}_0, \wedge, \vee) \text{ són isomorfs}$$

En efecte:

Considerem, per cada $\theta \in \Theta(A)$, $\pi_\theta: A \rightarrow A/\theta$ la projecció canònica

associada a θ . Sigui φ de $\Theta(A)$ en \mathcal{L}_0 tal que $\varphi(\theta) = \text{Ker } \pi_\theta$

que pel Teorema 0 12 és monomorfisme d'ordre

D'altra banda pel Teorema 0 13, donat que (A, \cdot, u) és un àlgebra

implicativa que satisfà

$$(a \cdot b) \cdot ((c \cdot a) \cdot (c \cdot b)) = u \quad i \quad (a \cdot b) \cdot ((b \cdot c) \cdot (a \cdot c)) = u$$

per tot $a, b, c \in A$, l'aplicació φ és isomorfisme d'ordre 1 per tant

de reticle

Per tant, utilitzar sistemes deductius és equivalent a utilitzar

congruències

Proposició III 5 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co, aleshores és producte sub-directe

dels següents productes directes:

$$\left(\prod_{D \in \text{SpIm}(A)} A/D, \cdot, u_1 \right), \quad \left(\prod_{D \in \text{SpI}(A)} A/D, \cdot, u_2 \right) \quad i$$

$$\left(\prod_{D \in \text{SpCI}(A)} A/D, \cdot, u_3 \right)$$

On $u_i, i = 1, 2, 3$, designen, respectivament, les classes

de u .

En efecte:

La demostració surt del Teorema 0 28, de la finitarietat de K_0 i del

Teorema III.15

Corol·lari -

Si (A, \cdot, u) és a d-co per tot $a, b \in A$, $a \neq 0$

$a \neq u, b \neq u$, existeix $D \in \text{SpI}(A)$ (o $D \in \text{SpIm}(A)$), o
 $D \in \text{SpCI}(A)$ tal que $a \notin D$ o $b \notin D$

Un cas interessant el constitueixen les àlgebres simples (definició 0 23)

TEOREMA III 19 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co, aleshores:

(A, \cdot, u) és simple si, i només si, per tot $a, b \in A$
 $a \neq u$, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $a^n \cdot b = u$

En efecte:

Pel Teorema 0 27, la semisimplicitat de (A, \cdot, u) és equivalent a que només
tingui dues congruències, per tant $\mathcal{D}_0 = \{A, \{u\}\}$ Això fa que $\{u\}$
sigui de $\text{SpM}(A)$ que equival a que, per tot $a, b \in A$, $a \neq u$, existeixi
 $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que $a^n \cdot b = u$

Corol·lari 1 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co, aleshores

(A, \cdot, u) és simple si, i només si, $\text{SpM}(A) = \{\{u\}\}$

Corol·lari 2 -

Si (A, \cdot, u) és a de H, aleshores:

(A, \cdot, u) és simple, si, i només si, $A = \{0, u\}$

Del corol·lari 1 i del Teorema 0 28 se'n segueix:

Proposició III 6 -

Un a d-co és semi-simple si, i només si, $\text{RM}(A) = \{u\}$

I del Teorema III 16, es dedueix una condició suficient per la semi-simplicitat

Proposició III 7 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co que satisfà

per tot $a, b \in A$, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$, tal que

$(a^n b) a = a$, aleshores

(A, \cdot, u) és semi-simple

III 3 3

En les àlgebres de Hilbert els conjunts $SpI(A)$, $SpCI(A)$ i $SpIm(A)$

separen els elements del conjunt $A \setminus \{0\}$, en general, no és cert

en les àlgebres d-completes (cf Apèndix Ex 3), a menys que

l'àlgebra sigui de Hilbert, com veurem Abans ens cal, però, demostrar

una propietat nova.

Lema -

Si (A, \cdot, u) és a d-co, aleshores

Per tot $a, b \in A$, i tot $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

$((a b) b)^n b = a^n b$

En efecte

Ho demostrem per inducció:

- si $n = 1$, com que

$a b \leq ((a b) b) b$ és sempre cert, tenim ja una desigualtat;

d'altra banda, com que

$((a \cdot b) \cdot b) \cdot (a \cdot b) \geq a((a \cdot b) \cdot b) = (a \cdot b) \cdot (a \cdot b) = u$, resulta que

$((a \cdot b) \cdot b) \cdot b \leq a \cdot b$ i per tant

$$a \cdot b = ((a \cdot b) \cdot b) \cdot b$$

- Suposem-ho cert per tot $k < n$,

$$\begin{aligned} a^n \cdot b &= a \cdot (a^{n-1} \cdot b) = a \cdot (((a \cdot b) \cdot b)^{n-1} \cdot b) = ((a \cdot b) \cdot b)^{n-1} \cdot (a \cdot b) = \\ &= ((a \cdot b) \cdot b)^{n-1} \cdot (((a \cdot b) \cdot b) \cdot b) = ((a \cdot b) \cdot b)^n \cdot b \end{aligned}$$

TEOREMA III 20 -

Si (A, \cdot, u) és a d-co, aleshores

$\text{SpI}(A)$ separa els elements de A si, i només si,

(A, \cdot, u) és a de H

En efecte

Suposem que $\text{SpI}(A)$ separa els elements de A , aleshores, donat que

$\text{SpI}(A)$ és una base de \mathcal{D}_0 , per la Proposició I 9, $K_0(a) = K_0(b)$

implica $a = b$

Segons el Teorema II 10, demostrar que (A, \cdot, u) és àlgebra de

Hilbert, equival a demostrar que (A, \cdot, u) és a d-t-1, que, segons

el Teorema III 3, és el mateix que veure que, per tot $a \in A$,

$K_0(a) = F(a)$ La inclusió $F(a) \subseteq K_0(a)$ és satisfà sempre

Sigui $b \in K_0(a)$, aleshores, pel Teorema II 9, existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$

tal que $a^n \cdot b = u$ i aplicant el Lema anterior tenim

$$((a \cdot b) \cdot b)^n \cdot b = u,$$

Per tant $b \in K_0((a \ b) \ b)$, i com que $b \leq (a \ b) \ b$, tenim

$(a \ b) \ b \in K_0(b)$ D'on es segueix que $K_0(b) = K_0((a \ b) \ b)$, i per

tant $b = (a \ b) \ b$ Segons el Lema anterior

$$a \ b = ((a \ b) \ b) \ b = b \ b = u$$

Això és $a \leq b$, d'on $b \in F(a)$ La qual cosa demostra que $K_0(a) = F(a)$

El recíproc és sempre cert (cf A Diego(4))

Corol·lari -

Si $(A, \ , u)$ és a d-co, aleshores

$SpIm(A)$ separa els elements de A si, i només si,

$(A, \ , u)$ és a de H

En efecte

Com que $SpIm(A) \subseteq SpI(A)$, si $SpIm(A)$ separa els elements de A ,

aleshores $SpI(A)$ separa els elements de A i pel Teorema anterior

$(A, \ , u)$ és a de H

El recíproc és sempre cert

APENDIX

L'objecte d'aquest apèndix és il·lustrar i completar amb exemples les diferents classes de sistemes deductius i d'àlgebres implicatives definides.

D'una banda, els exemples que donem ens permeten d'assegurar que les classes de sistemes deductius i d'àlgebres implicatives que compleixen les diferents definicions donades són no buides. D'altra ens garanteixen que són diferents, això és, que no coincideixen ni entre elles ni amb les ja conegudes.

Exemple 1 -

En primer lloc donem un exemple d'àlgebra d -tipus 1 que no és ni àlgebra de Hilbert, ni àlgebra d -completa, i per tant un sistema deductiu de tipus-1 que no és ni clàssic, ni complet.

Sigui $A = [0,1] \subseteq \mathbb{R}$. En A definim la següent operació binària

si $a, b \in A$, $a \cdot b = 1$, si, i només si, $a \leq b$

$a \cdot b = 0$, en altre cas

1.1 $(A, \cdot, 1)$ és a d -t-1

En efecte

- Per definició $(A, \cdot, 1)$ és àlgebra implicativa

- Cal veure que satisfà a d -t-1 4

Si $a, b, c \in A$ són tals que $a \cdot (b \cdot c) = 1$ i $a \cdot b = 1$, aleshores

$$a \leq b \cdot c \text{ i } a \leq b$$

Comparant a i c tenim:

$$- a = 0, \text{ aleshores } a \cdot c = 1$$

$$- b \leq c, \text{ aleshores } a \leq c \text{ i } a \cdot c = 1$$

$$- a \neq 0 \text{ i } b > c, \text{ aleshores } b \cdot c = 0 \text{ i } a \cdot (b \cdot c) = 0, \text{ que contradiu}$$

la hipòtesi

Per tant $(A, \cdot, 1)$ és a.d-t-1

1.2.- $\{1\}$ és s d.t-1

Es una conseqüència de 1.1

1.3.- $(A, \cdot, 1)$ no és a d-co, i per tant no és a de H

En efecte:

Si $0 < a < b$, aleshores $a \cdot (b \cdot a) = a \cdot 0 = 0 \neq 1$, i per tant no és

a. d-co

1.4.- $\{1\}$ no és s d co, i per tant no és s d c

Es conseqüència de 1.3

1.5 - A més, donat que $[0,1]$ és cadena, és reticle implicatiu

Exemple 2 -

En definir les àlgebres d-febles, afirmavem que, en general, no són

àlgebres d-completes, i per tant els sistemes deductius febles no

són, en general, sistemes deductius complets. L'exemple que donem

ens ho mostra.

Sigui $A = \{a, b, u\}$ amb l'operació binària donada per la següent taula:

	a	b	u
a	u	u	u
b	b	u	u
u	a	a	u

2.1.- (A, \cdot, u) és à.i

En efecte:

La relació definida $x, y \in A$, $x \leq y$ si, i només si, $x \cdot y = u$

és relació d'ordre, amb u com element màxim A més, l'ordre

donat ens dota a A , d'estructura de cadena: $a \leq b \leq u$

2.2.- $\{u\}$ és s d f*

En efecte:

En primer lloc cal determinar el conjunt del sistemes deductius \mathcal{D}_0 ,

de l'àlgebra implicativa, que és $\mathcal{D}_{\{u\}}$

- $\{u\}$ és s.d ja que (A, \cdot, u) és a i

- $\{u, a\}$ no és s d ja que:

$$u \cdot b = a \text{ i } u, a \in \{u, a\}, \text{ i } b \notin \{u, a\}$$

- $\{u, b\}$ tampoc és s d, ja que:

$$b \cdot a = b \text{ i } b \in \{u, b\} \text{ i } a \notin \{u, b\}$$

Aleshores $\mathcal{D}_0 = \{A, \{u\}\}$

Per demostrar que $\{u\}$ és s d f utilitzarem el Teorema II 4

i veurem que (A, \cdot, K_0) satisfà el p d f

Tenim que $K_0(a) = K_0(b) = K_0(a,b) = A$, per tant

$b \in K_0(a)$ i $a \cdot b = u$, i $a \in K_0(b)$ i $b^2 \cdot a = u$,

Aleshores (A, \cdot, K_0) satisfà p.d.f. i $\{u\}$ és s.d.f.

D'altra banda en la relació definida per D tot element només

es relaciona amb ell mateix, per tant és d'equivalència i congruència

2.3.- (A, \cdot, u) és a.d.f.

ja que $\{u\}$ és s.d.f.* i (A, \cdot, u) és a.i.

2.4.- $\{u\}$ no és s.d.co

En efecte

$$b \cdot (u \cdot b) = b \cdot a \neq u$$

2.5.- (A, \cdot, u) no és a.d.co

És conseqüència de 2.4.

Exemple 3.

La classe dels sistemes deductius complets i la classe de les àlgebres d -completes son no buides, donat que tot sistema deductiu clàssic és complet

L'exemple que donem ens permet veure que no tota àlgebra d -completa és de Hilbert, per tant tampoc àlgebra d -tipus 1, i que no tot sistema deductiu complet és clàssic. D'altra banda veiem que no tota àlgebra d -completa és de Sales, així com, que no tot reticle d -complet és reticle de Hilbert

Sigui $A = [0,1] \subseteq \mathbb{R}$, amb l'operació \star definida per:

$$\begin{aligned} \text{si } a, b \in A, \quad a \star b &= 1 \text{ si, i només si, } a \leq b \\ &= b/a \text{ en altre cas} \end{aligned}$$

Aquest exemple fou donat per J Pla (12), i demostrà:

3 1.- $\{1\}$ és s d-co

3 2.- $\{1\}$ no és s d c

Com que $A/\{1\} = A$, també es compleix

3 3.- $(A, \star, 1)$ és a d-co

3 4.- $(A, \star, 1)$ no és a. de H

3 5.- $(A, \star, 1)$ no és a de S

En efecte:

Si $a > 0$, aleshores $(a \star 0) \star 0 = 0 \star 0 = 1$

$$(0 \star a) \star a = 1 \star a = a$$

3 6.- Donat que: $[0,1]$ és una cadena, és un reticle d-complet,

$(A, \star, v, , 1)$, que no és reticle de Hilbert

3.7.- $\mathcal{D}_0 = \{A, \{1\}, (0,1]\}$ (J Pla(12))

Això ens diu que $RM(A) \neq \{1\}$, a més $\mathcal{D}_0 = SpI(A)$ i no separa els elements de A

Exemple 4 -

L'exemple que donem és a de S, per tant la classe d'aquestes no és buida. A més també veiem que no és àlgebra de Sales amb mínim. L'exemple es l'anterior trent-11 l'element mínim, és a dir,

fem $E = (0,1] \subseteq \mathbb{R}$, amb la mateixa operació \times . Per tal que l'operació estigui ben definida cal veure que és interna, això és: si $a, b \in E$, aleshores $a \times b \in E$, en efecte:

- si $a \leq b$, aleshores $a \times b = 1 \in E$
- si $a > b$, aleshores com que $b \neq 0$, $a \times b = b/a \neq 0$ i per tant és d' E .

De 3.3 dedum que:

4.1.- $(E, \times, 1)$ és à d-co

4.2.- $(E, \times, 1)$ és a de S

En efecte:

- Si $a < b$, aleshores $a \times b = 1$ i per tant $(a \times b) \times b = 1 \times b = b$
i $(b \times a) \times a = (a/b) \times a$, pot passar:
 - $b < 1$, aleshores $a < a/b$ i $(a/b) \times a = b$
 - $b = 1$, aleshores $a/b = a$ i $(a/b) \times a = a \times a = 1 = b$
- Si $a > b$, el proces és simètric a l'anterior
- Si $a = b$, $(a \times a) \times a = a$

4.3.- $(E, \times, 1)$ no és a. de S amb mínim

Ja que no té element mínim

4.4.- $(E, \times, 1)$ no és a. de A

Es una conseqüència de 3.4

Nota: Si comparem aquest exemple amb l'anterior, observem que per a obtenir una a. de S amb mínim no n'hi ha prou amb afegir un element mínim.

Exemple 5.

Donem un exemple d'àlgebra de Sales amb element mínim que no és àlgebra de Boole. L'exemple es degut en part a J Łukasiewicz (cf Łukasiewicz - Tarski (7)) Aquest només utilitzà els nombres racionals de $[0,1]$, i per a poder valorar les lògiques polivalents comprovà que es satisfan les propietats que necessitem

Fem $A = [0,1]$, amb l'operació \rightarrow definida

Si $a, b \in A$, $a \rightarrow b = \min(1, b + 1 - a)$

5.1. $(A, \rightarrow, 1)$ és a. de S amb mínim

En efecte:

- $(A, \rightarrow, 1)$ és àlgebra implicativa, ja que

$a, b \in A$, $a \rightarrow b = 1$ si, i només si, $b + 1 - a \geq 1$ si, i només si, $a \geq b$.

- D'altra banda 1 és el màxim

- $(A, \rightarrow, 1)$ és àlgebra de Sales amb element mínim, ja que la

aplicació de $[0,1] \times [0,1]$ en $[0,1]$ donada per

$f(a,b) = \min(1, b + 1 - a)$ és contínua per tant tota propietat

que compleixin els racionals la compliran tots els reals

5.2. $(A, \vee, \wedge, \dots, 1)$ no és àlgebra de Boole

ja que $1/2 \in A$ i $\neg(1/2) = 1 - (1/2)$ i $(1/2) \vee (1/2) = 1/2 \neq 1$

Exemple 6 -

Donem un exemple d'àlgebra d-completa (A, \cdot, u) que a més és de Sales semi-simple, o equivalentment $RM(A) = \{u\}$, i que no satisfà la hipòtesi del Teorema III 17

Definim (A, \cdot, u) com el producte directe de (I_i, \cdot, u_i) , $i \in \mathbb{N}$; on per tot $i \in \mathbb{N}$, (I_i, \cdot, u_i) és l'àlgebra de l'exemple 4, per tant

$$A = (0,1]^{\mathbb{N}}, \text{ i si } a = (a_i)_{i \in \mathbb{N}}, b = (b_i)_{i \in \mathbb{N}} \in A,$$

$$a \cdot b = (a_i \cdot b_i)_{i \in \mathbb{N}} \quad \text{Es clar que } u_i = 1 \text{ per tot } i \in \mathbb{N}$$

6.1. (A, \cdot, u) és semi-simple

En efecte:

J. Pla (12), demostra que en $((0,1], \cdot, 1)$ $\{1\}$ és sistema deductiu maximal com ha tancat de \mathcal{D} , això és (I_i, \cdot, u_i) és àlgebra d-completa simple

En virtut de l'observació anterior (A, \cdot, u) és a d-co semi-simple

$$6.2. \underline{M_i = \left\{ (a_r)_{r \in \mathbb{N}} \in A / a_i \neq 1 \right\} \in \text{SpM}(A), \text{ per tot } i \in \mathbb{N}}$$

En efecte:

- $M_i \in \mathcal{D}_0$, ja que si $a, a \cdot b \in M_i$, aleshores $a_i = a_i \cdot b_i = 1$ en

$((0,1], \cdot, 1)$ per tant $b_i = 1$, per tant $b \in M_i$

- $M_i \in \text{SpM}(A)$, ja que : si $a, b \in M_i$, $a = (a_r)_{r \in \mathbb{N}}$, $b = (b_r)_{r \in \mathbb{N}}$ i

$a_i \neq 1$ i $b_i \neq 1$ en $((0,1], \cdot, 1)$, per tant existeix $n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}$,

tal que $a_i^n \cdot b_i = 1$, aleshores $a^n \cdot b = (a_r^n \cdot b_r)_{r \in \mathbb{N}} \in M_i$

6.3 (A, \cdot, u) no satisfà la hipòtesi del Teorema III 17

En efecte:

Per a demostrar-ho hem de trobar dos elements de A , a i b , tals que

per tot $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$, $((a^n b) a) a \neq u$

Per ésser (A, \cdot, u) semi-simple només cal veure que per tot $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$

existeix $D \in \text{SpM}(A)$ tal que $((a^n b) a) a \in D$

Fem $a = (1/2)$ i $b = (1/2^{k+1})_{k \in \mathbb{N}}$

En primer lloc efectuem $a^n b = c$, on $c = (c_k)_{k \in \mathbb{N}}$ i

$c_i = 1$ si $i < n$, i $c_k = 1/2^{k+1-n}$ si $k \geq n$ Ho fem per inducció:

- Si $n = 1$, $1/2 \cdot 1/2^{k+1} = 1/2^k$

- Suposem-ho cert per tot $r < n$, $n > 1$:

$$a^n b = a \cdot (a^{n-1} b) = c$$

$$\text{- si } k < n-1, c_k = a_k (a_k^{n-1} b_k) = a_k \cdot 1 = 1$$

$$\text{- si } k = n-1, c_k = a_k (a_k^{n-1} b_k) = a_k \cdot 1/2^{n-(n-1)} = a_k \cdot 1/2 = 1$$

$$\begin{aligned} \text{- si } k \geq n, c_k &= a_k (a_k^{n-1} b_k) = a_k \cdot 1/2^{k+1-(n-1)} = 1/2 \cdot 1/2^{k+2-n} = \\ &= 1/2^{k+1-n} \end{aligned}$$

Per tant donat $n \in \mathbb{N}$, $n \geq 1$, $(a^n b) a = d = (d_k)_{k \in \mathbb{N}}$ i

$$d_{n+1} = ((a_{n+1}^n b_{n+1}) a_{n+1}) a_{n+1} = (1/2^2 \cdot 1/2) \cdot 1/2 = 1/2, \text{ per tant}$$

$((a^n b) a) a \notin M_{n+1}$

BIBLIOGRAFIA

- (1) ABBOTT, J G "Trends in lattice theory" Van Nostrand 1970
- (2) BIRKOFF, G "Lattice theory" American Mathematical Society
Colloquim Publications Vol XXV New York 1948
- (3) BROWN, D-SUSZKO, R "Abstracts logics" Diss Math Vol CII pags 9-40
Varsovia 1973
- (4) DIEGO, A "Sobre álgebras de Hilbert" Notas de lógica Matemática nº12 Universidad Nacional del Sur Argentina
1965
- (5) FONT, J M* "Estudi d'algunes propietats de les funcions connectives sobre un sistema formal" Tesi de llicenciatura 1977
- (6) HALMOS, P R "Algebraic logic I (Monadic Boolean Algebras)" Comsitio Mathematica, 12 1955
- (7) ŁUKASIEWICZ, J - TARSKI, A "Recherches sur le calcul propositionnel" (1930) Logique semantique, metamathématique Tome1
Armand Colin Paris 1972 Pag 45-65
- (8) MEDELSON, E. "Introduction to mathematical logic" Van Nostrand.
Princeton 1963
- (9) MONTEIRO, A. "Sur le calcul propositionnel implicatif positif"
Curs donat a la Universidad Nacional del Sur 1960

- (10) MONTEIRO, A "La semi-simplicite des algebres de Boole topologiques et des systemes deductifs" Revista Union de Matematicos de Argentina (U M A) 1971
- (11) PEARCE, R S "Introduction to the Theory of Abstract Algebras" New York 1968
- (12) PLA, J "Contribució a l'estudi de les estructures algebraiques dels sistemes logics deductius" Tesi doctoral Universitat de Barcelona 1975
- (13) PLA, J "Àlgebres de Hilbert I i II" Curs de doctorat Universitat de Barcelona 1976 i 1977
- (14) PLA, J "Sobre S i T negacions en lògiques abstractes", Actes XII Reunió Anual de Matemàtics espanyols (R A M E) Màlaga 1976
- (15) PLA, J "Sobre l'estructura reticular de les àlgebres de Hilbert" Actes del V Congrés de la Agrupació de Matemàtics d'expressió llatina Mallorca 1978
- (16) PLA, J - VERDU, B "El Teorema d'adequació de Gödel del càlcul de Proposicions a través de les àlgebres de Boole" V Jornada Luso-Espanhola de Matemàtica Aveiro 1978
- (17) RASIOWA, H - SIKORSKI, R "The mathematics of metamathematics" Monographs Matematyczne Tom 41 Varsovia 1970
- (18) RASIOWA, H "An Algebraic Approach to non-classical logics" North - Holland, 1974

- (19) ROSER, J B - TURQUETTE, A R "May-valued logics" North Holland
1952
- (20) RODRIGUEZ, A "Algebras de Wajsberg de las partes difusas de un
conjunto" VI Jornadas Hispano-Lusas de Matematicas
Santander 1979
- (21) RODRIGUEZ, A Treballs previs a la redacció de la memòria de
Tesi doctoral
- (22) SALES, F deA "Curso de probabilidades" Universitat de Barcelona
- (23) SALES, F de A "Algebras de Hilbert" Curs monogràfic de doctorat
Universitat de Barcelona 1973
- (24) SALES, F de A "Sistemes deductius" Idem 1974
- (25) SALES, F de A "Les àlgebres de la lògica" Idem 1976
- (26) SZASZ, G "Teorie des treillis" Monographies Universitaires
de Mathématiques Dunod Paris 1971
- (27) TARSKI, A "Sur quelques concepts fondamentaux de la meta-
mathématique" Logique semantique, metamatic Tomel
pags 37-43
- (28) TARSKI, A. "Conceptes fondamentaux de la metodologie des
sciences deductives" Idem Pags 96-116
- (29) TORRENS, A "Sobre lògicas y espacios clausura" Tesi de
Llicenciatura Universitat de Barcelona 1977

- (30) TORRENS, A "Elements crispans en àlgebres d-completes"
Actes VI Jornadas Hispano-Lusas de Matemáticas
Santander 1979
- (31) VERDU, B. "Sobre clausuras en conjuntos ordenados" Tesi de
Llicenciatura. Barcelona 1976
- (32) VERDU, B. "Contribució a l'estudi de certs tipus de lògiques
abstractes" Tesi doctoral Barcelona 1978
- (33) VERDU, B. "Lògiques distributives i Booleanes" Actes VI
Jornadas anuales Hispano-Lusas Santander 1979
- (34) VERDU, B. "Sobre operadors conseqüència finitaris i infinita-
ris" Actes V Joarnada Luso-Espanhola de Matematica
Aveiro 1978
- (35) WAJBSBERG, M "Metodologie Beiträge" Wiadomosci Matematycja, XLII
(1973) pags 1-38
- (36) WAJSBERG, M. "Aksjomatyzacja trójwartościowego rachunku zdań"
C R.S.S.L Varsovia, Clase III, XXIV (1931)
pags 126-145
- (37) ZADEH- TANAKA-SHIMURA-K SUN FU "Fuzzy sets and their aplications
to cognitive and decision prosess" Academic Press
1975



R. 18.141

