COMPENDIO DE RESULTADOS

ABSTRACT.

1. Preliminares

En la categoría Frm los objetos son retículas completas que cumplen la ley distributiva de marcos (LDM) y los morfismos entre ellos son funciones monótonas que preservan la estructura de la retícula. Si $A \in \text{Frm}$, entonces podemos asignarle un espacio topológico a través de S = pt A, donde $p \in \text{pt } A$ si $p \in A$ -irreducible.

Denotemos por $\mathcal{Q}S$ a la familia de todos los subconjuntos compactos saturados de S. Por el Teorema de Hoffman-Mislove (Teorema H-M), existe una correspondencia biyectiva entre $\mathcal{Q}S$ y el premarco de los filtros abiertos de A (denotado por A^{\wedge}). A su vez, si $F \in A^{\wedge}$, estos están en correspondencia biyectiva con lo que se conoce como núcleos ajustados y con ello obtenemos una versión extendida del teorema antes mencionado. En este caso, v_F es el correspondiente núcleo ajustado asociado a F.

Si $j \in NA$, entonces $A_j = \{x \in A \mid j(x) = x\}$ es un marco y este es el marco cociente. El cociente A_j es compacto si y solo si $\nabla(j) \in A^{\wedge}$, donde

$$\nabla(j) = \{x \in A \mid j(x) = 1\}.$$

En particular, A_{v_F} es un cociente compacto.

Si $f^* \colon A \to B$ es un morfismo de marcos y $F \subseteq A$, $G \subseteq B$ son filtros en A, B, respectivamente, podemos producir nuevos filtros de la siguiente manera:

(1)
$$b \in f^*F \Leftrightarrow f_*(b) \in F \quad \text{y} \quad a \in f_*G \Leftrightarrow f^*(a) \in G$$

donde $a \in A, b \in B$ y f_* es el adjunto derecho de f^* . Aquí $f^*F \subseteq B$ y $f_*G \subseteq A$ son filtros en B y A, respectivamente.

Proposición 1.1. Para $f = f^* \colon A \to B$ un morfismo de marcos y $G \in B^{\wedge}$, entonces $f_*G \in A^{\wedge}$.

Demostración. Por (1), f_*G es un filtro en A. Necesitamos que f_*G satisfaga la condición de filtro abierto. Sea $X \subseteq A$ tal que $\bigvee X \in f_*G$, con X dirigido. Entonces

$$Y = \{ f(x) \mid x \in X \}$$

es dirigido y $f(\bigvee X) = \bigvee f[X] = \bigvee Y \in G$. Como G es un filtro abierto, existe $y = f(x) \in Y$ tal que $y \in G$. Así $x \in f_*G$ de modo que $f_*G \in A^{\wedge}$.

En [Sim04, Lema 8.9 y Corolario 8.10] muestran que el diagrama

$$A \xrightarrow{f^{\infty}} A$$

$$U_A \downarrow \qquad \qquad \downarrow U_A$$

$$\mathcal{O}S \xrightarrow{F^{\infty}} \mathcal{O}S$$

conmuta laxamente, es decir, $U_A \circ f^\infty \leq F^\infty \circ U_A$. En este diagrama U_A es el morfismo reflexión espacial, f^∞ y F^∞ representan los núcleos asociados a los filtros $F \in A^\wedge$ y $\nabla \in \mathcal{O}S^\wedge$. También f^∞ y F^∞ son las cerraduras idempotentes asociadas a a los prenúcleos f y F respectivamente.

Aquí probamos algo más general, ya que consideremos el diagrama

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\hat{f}^{\infty}} & A \\ \downarrow \downarrow & & \downarrow j \\ A_j & \xrightarrow{f^{\infty}} & A_j \end{array}$$

donde \hat{f}^{∞} es el núcleo asociado al filtro $j_*F\in A^{\wedge}$ y $j\in NA$.

Lema 1.2. Para j, f y \hat{f} como antes se cumple que $j \circ \hat{f} \leq f \circ j$.

Demostración. Por (1)

$$\hat{f} = \bigvee \{v_y \mid y \in j_*F\} \quad \text{y} \quad f = \bigvee \{v_{j(y)} \mid j(y) \in F\}.$$

entonces para $a \in A$ se cumple

$$v_y(a) = (y \succ a) \le \hat{f}(a) \le j(\hat{f}(a)).$$

También, para todo $a, y \in A$, $(y \succ a) \land y = y \land a$ y

$$j((y \succ a) \land y) \le j(a) \Leftrightarrow j(y \succ a) \land j(y) \le j(a)$$
$$\Leftrightarrow j(y \succ a) \le (j(y) \succ j(a)).$$

Así

$$v_y(a) \le j(\hat{f}(a)) \le (j(y) > j(a)) = v_{j(y)}(j(a)) \le f(j(a)).$$

Por lo tanto
$$j \circ \hat{f} \leq f \circ j$$
.

Ahora probaremos lo anterior, pero para cualquier ordinal.

Corolario 1.3. Para $j, f y \hat{f}$ como antes, se cumple que $j \circ \hat{f}^{\alpha} \leq f^{\alpha} \circ j$

Demostración. Para $\alpha \in \operatorname{Ord}$ verificaremos que $j \circ \hat{f}^{\alpha} \leq f^{\alpha} \circ j$. Lo haremos con inducción transfinita.

Si $\alpha = 0$, es trivial.

Para el paso de inducción, supongamos que para α se cumple. Luego

$$j \circ \hat{f}^{\alpha+1} = j \circ \hat{f} \circ \hat{f}^{\alpha} \le f \circ j \circ \hat{f}^{\alpha} \le f \circ f^{\alpha} \circ j = f^{\alpha+1} \circ j,$$

donde la primera desigualdad es el Lema 1.2 y la segunda es la hipótesis de inducción.

Si λ es un ordinal límite, entonces

$$\hat{f}^{\lambda} = \bigvee \{ \hat{f}^{\alpha} \mid \alpha < \lambda \}, \quad f^{\lambda} = \bigvee \{ f^{\alpha} \mid \alpha < \lambda \}$$

y

$$j \circ \hat{f}^{\lambda} = j \circ \bigvee_{\alpha < \lambda} \hat{f}^{\alpha} \le \bigvee_{\alpha < \lambda} j \circ \hat{f}^{\alpha}.$$

Por la hipótesis de inducción tenemos que

$$j \circ \hat{f}^{\alpha} \leq f^{\alpha} \circ j \Rightarrow \bigvee_{\alpha < \lambda} j \circ \hat{f}^{\alpha} \leq \bigvee_{\alpha < \lambda} f^{\alpha} \circ j.$$

Por lo tanto $j \circ \hat{f}^{\lambda} \leq f^{\lambda} \circ j$.

Por el Corolario 1.3, $j\circ \hat{f}^\infty \leq f^\infty\circ j$ se cumple. Además, por el Teorema H-M, $f^\infty=v_F$ y $\hat{f}^\infty=v_{i*F}$. Con esto en mente, tenemos el siguiente diagrama

$$\begin{array}{ccc}
A & \xrightarrow{(v_{j*F})^*} & A_{j*F} \\
\downarrow & & \downarrow & \downarrow \\
\downarrow & & \downarrow & \downarrow \\
A_j & \xrightarrow{(v_F)_*} & A_F
\end{array}$$

donde A_F y A_{j*F} son los cocientes compactos producidos por v_F y v_{j*F} , respectivamente. El morfismo $H\colon A\to A_F$ está definido por $H=v_F\circ j$. Además, $(v_F)_*$ y $(v_{j*F})_*$ son inclusiones.

Sea $h\colon A_{j*F}\to A_j$ tal que, para $x\in A_{j*F},$ h(x)=H(x). Así si $h=H_{|A_{j*F}},$ el diagrama anterior conmuta.

Primero necesitamos que h sea un morfismo de marcos. Por la definición de h, este es un \land -morfismo y restaría verificar que es un \bigvee -morfismo.

Los supremos en A_{j_*F} y A_F son calculados de manera diferente. De esta manera, sea \hat{V} el supremo en A_{j_*F} y \tilde{V} el supremo en A_F . Por lo tanto

$$\hat{\bigvee} = v_{j_*F} \circ \bigvee \quad \text{and} \quad \tilde{\bigvee} = v_F \circ \bigvee,$$

es decir, para $X \subseteq A, Y \subseteq A_i$,

$$\hat{\bigvee} X = v_{j_*F}(\bigvee X)$$
 and $\tilde{\bigvee} Y = v_F(\bigvee Y)$.

Como H es un morfismo de marcos, $H \circ \bigvee = \tilde{\bigvee} \circ H$. Necesitamos algo similar para el morfismo h.

Lema 1.4.
$$h \circ \hat{\bigvee} = \tilde{\bigvee} \circ h$$
.

Demostración. Basta con verificar la desigualdad $h \circ \hat{V} \leq \tilde{V} \circ h$. Notemos que

$$h \circ \mathring{\bigvee} = H \circ v_{j*F} \circ \bigvee = v_F \circ j \circ v_{j*F} \circ \bigvee \leq v_F \circ v_F \circ j \circ \bigvee$$

donde la desigualdad es el Corolario 1.3. Además, $v_F \circ v_F = v_F y$

$$h\circ \mathring{\bigvee} \leq v_F\circ j\circ \bigvee = H\circ \bigvee = \mathring{\bigvee}\circ H = \mathring{\bigvee}\circ h.$$

Por lo tanto $h \circ \hat{V} = \tilde{V} \circ h$.

De esta manera podemos enunciar el siguiente resultado.

Proposición 1.5. El diagrama

$$\begin{array}{ccc}
A & \xrightarrow{v_{j_*F}} & A_{j_*F} \\
\downarrow j & & \downarrow h \\
A_j & \xrightarrow{v_F} & A_F
\end{array}$$

es conmutativo.

Demostración. HAY QUE PONER LA PRUEBA

Con el diagrama anterior podríamos analizar algunos cocientes compactos, por ejemplo, los cocientes compactos cerrados.

2. Marcos eficientes y marcos KC

En [SS06] Sexton dice que $A \in \mathbf{Frm}$ es eficiente si para todo $F \in A^{\wedge}$

$$x \in F \Rightarrow u_d(x) = d \lor x = 1$$

donde $d=d(\alpha)=f^{\alpha}(0), f=\dot{\bigvee}\{v_y\mid y\in F\}$ y v_y es un v-núcleo. Queremos trasladar esta misma noción, pero para A_j cuando $j\in NA$, es decir, para todo $F\in A_j^{\wedge}$, si $x\in F$ entonces $d\vee x=1$, con d similar al antes, pero en este caso tomamos $v_y\in NA_j$ y $0_{A_j}=j(0)$.

2.1. **Algunas propiedades de los marcos eficientes.** Los marcos eficientes fueron introducidos como una especie de propiedad de separación dada en el lenguaje libre de puntos, pero que se relaciona con propiedades sensibles a puntos. Un ejemplo de lo anterior es el siguiente.

Corolario 2.1. Para A un marco espacial, OS es un marco Hausdorff si y solo si A es 1-arreglado.

Demostración. Se sigue del hecho de que la propiedad Hausdorff es conservativa y por el Teorema 8.4.4 de [SS06] □

La eficiencia es una propiedad más fuerte que ser T_1 . La pregunta natural que surge es ¿resulta ser más fuerte que T_2 (o las propiedades tipo Hausdorff en Frm)?

Teorema 2.2. Todo marco fuertemente Hausdorff es arreglado.

Demostración. Consideremos $A \in \operatorname{Frm}$ fuertemente Hausdorff. Si A cumple (\mathbf{fH}) , entonces todo sublocal compacto es cerrado. Por teoría de marcos, para $j \in NA$ arbitrario, A_j es compacto si y solo si $\nabla(j) \in A^{\wedge}$. De aquí que, al ser compacto y por (\mathbf{fH}) $A_j = A_{u_d}$, para algún $d \in A$, es decir, $j = u_d$ y $\nabla(j) = \nabla(u_d)$ para algún $d \in A$, en particular, por H-M, para todo $F \in A^{\wedge}$, $v_F \in NA$. Así $\nabla(v_F) = \nabla(u_d)$, es decir, para $x \in F$ se cumple que $u_d(x) = 1 = d \vee x$. Por lo tanto A es arreglado.

Es momento de verificar si la eficiencia es una propiedad que se preserva bajo cocientes.

Proposición 2.3. Si A es un marco eficiente, entonces A_j es un marco eficiente.

Demostración. Es fácil verificar que $F \subseteq j_*F$. Como A es eficiente y $F \in A^{\wedge}$, se cumple que

$$x \in F \Rightarrow \hat{d} \lor x = 1,$$

donde $\hat{d} = d(\alpha) = f^{\alpha}(0)$.

Si $\hat{d} \leq d$, entonces $d \vee x = 1$, para $d = d(\alpha) = f^{\alpha}(j(0))$.

Así, por el Corolario 1.3

$$\hat{d} = \hat{d}(\alpha) \le j(\hat{d}(\alpha)) = j(\hat{f}^{\alpha}(0)) \le f^{\alpha}(j(0)) = d(\alpha) = d.$$

Por lo tanto, si $x \in F$, entonces $d \vee x = 1$ y A_i es eficiente.

Definición 2.4. Sea $A \in \text{Frm decimos que } A$ es:

- (1) KC si cada cociente compacto es cerrado.
- (2) Hausdorff cerrado compacto (o KCH de manera abreviada) si cada cociente compacto de A es cerrado y Hausdorff.

En otras palabras, la Definición 2.4 nos dice que si $j \in NA$, entonces $\nabla(j) \in A^{\wedge}$ y $j = u_a$ para algún $a \in A$. De manera adicional, para 2) pedimos que A_j cumpla la propiedad (**H**).

2.2. Propiedades de los marcos KC.

Proposición 2.5. Si $A \in \text{Frm comple } KC$, entonces A_j cumple KC para cada $j \in N(A)$.

Demostración. Consideremos $k \in NA_j$ tal que $(A_j)_k$ es compacto. Como cualquier filtro abierto es admisible, tenemos que $\nabla(k) \in A_j^{\wedge}$ y por la Proposición 1.1 $j_*\nabla(K) \in A^{\wedge}$.

Sea $l=j_*\circ k\circ j^*\in NA$, entonces A_l es un cociente compacto de A y existe $a\in A$ tal que $l=u_a$. Así

$$A \xrightarrow[j^*]{l} A_j \xrightarrow[k]{l} (A_j)_k \xrightarrow[j_*]{l} A_j \subseteq A$$

y $a \lor x = k(j(x))$. Por lo tanto, si x = a, k(j(x)) = a.

Necesitamos que $k = u_b$ para algún $b \in A_j$. Para $x \in A_j$ y b = j(a)

$$u_b(x) = b \lor x = b \lor j(x) = j(j(a) \lor j(x))$$

$$= j(k(j(a)) \lor x)$$

$$= j(u_a(x))$$

$$= j(k(x))$$

$$= k(x).$$

Por lo tanto $u_b = k$.

Proposición 2.6. Si A es un marco KC, entonces A es un marco T_1 .

Demostración. Sean $p \in \operatorname{pt} A$ y $a \in A$ tales que $p \leq a \leq 1$. Consideremos

$$w_p(x) = \begin{cases} 1 & \text{si} \quad x \nleq p \\ p & \text{si} \quad x \le p \end{cases}$$

para $x\in A$. $P=\nabla(w_p)=\{x\in A\mid x\nleq p\}$ es un filtro completamente primo (en particular, $P\in A^\wedge$). Como A es KC, entonces A_{w_p} es un cociente compacto cerrado. Así $u_p=w_p$ y

$$u_n(a) = a$$
 and $w_n(a) = 1$.

es decir, a = 1. Por lo tanto p es máximo.

Proposición 2.7. Las siguientes afirmaciones son ciertas:

- (1) La clase de marcos eficientes es cerrada bajo coproductos.
- (2) La clase de marcos KC es cerrada bajo coproductos.

Demostración. □

3. FAMILIAS PARTICULARES DE NÚCLEOS

Nuestro objetivo es estudiar los núcleos que producen cociente compacto. De manera particular, estamos interesados en aquellos núcleos que producen cociente compacto y cerrado.

Lo presentado en esta sección es una generalización de lo hecho por Escardó en [Esc06]. En este caso, el lugar de utilizar la propiedad (fH), usamos la eficiencia (o KC cuando sea necesario).

Definición 3.1. Para $A \in \text{Frm y } j \in NA$, decimos que j es kq (por cociente compacto) si A_j es compacto.

Denotamos por

$$\Re A = \{ j \in NA \mid j \text{ es } kq \}.$$

Sabemos que los u-núcleos producen cocientes cerrados. De esta manera, un u-núcleo produce cociente compacto si $u_{\bullet} \in \Re A$ para $\bullet \in A$. Consideremos los subconjuntos

$$\mathfrak{C}A = \{ u_{\bullet} \in NA \mid u_{\bullet} \in \mathfrak{K}A \} \quad \text{y} \quad \mathfrak{c}A = \{ c \in A \mid u_{c} \in \mathfrak{K}A \}.$$

donde $\mathfrak{C}A \cong \mathfrak{c}A$. El uso de cada uno de ellos depende del enfoque que ocupemos, ya sea como elementos del marco principal o como núcleos.

Para $j, k \in NA$ tenemos la relación de equivalencia dada por

$$j \sim k \Leftrightarrow \nabla(j) = \nabla(k),$$

donde $\nabla(\underline{\ })$ es el filtro de admisibilidad correspondiente al respectivo núcleos.

La clase de cada núcleo define un bloque en NA y se puede demostrar que cada uno de estos bloques tiene menor elemento. Al menor elemento del bloque se le conoce como núcleo ajustado y todo núcleo ajustado tiene la forma

$$f = \dot{\bigvee} \{ v_a \mid a \in F \}$$

donde F es un filtro en A y $\dot{\bigvee}$ es el supremo puntual.

Lema 3.2. Consideremos $j \in NA$ y supongamos que j es ajustado. Entonces

$$j \le k \Leftrightarrow \nabla(j) \subseteq \nabla(k)$$

para todo $k \in NA$.

Si $F\in A^{\wedge}$, $F=\nabla(j)$ para algún j en NA, el bloque de j siempre tiene un mayor y un menor elemento. Denotamos al menor elemento del bloque por $v_F=f^{\infty}$.

Por último, si el marco A es eficiente, se cumple que $v_F = u_d$, donde $d = v_F(0)$. Notemos que la eficiencia proporciona un cociente compacto y cerrado (el respectivo v_F), para cada $F \in A^{\wedge}$.

Con todo lo anterior tenemos la siguiente relación entre los distintos núcleos mencionado hasta este momento

$$\mathfrak{f}\mathfrak{C}A\subseteq\mathfrak{C}A\subseteq\mathfrak{K}A\subseteq NA$$

donde $\mathfrak{fC}A$ es el conjunto de núcleos $v_F=u_d$ que se obtienen cuando un marco es eficiente. Además, con respecto a los marcos se cumple que

$$KCH \Rightarrow KC \Rightarrow \text{Eficiente}.$$

Lema 3.3. Para $c \in A$ las siguientes son equivalentes:

(1)
$$c \in \mathfrak{c}A$$
.

- (2) A_{u_c} es un marco compacto.
- (3) $\nabla(u_c) \in A^{\wedge}$.

Demostración. $1) \Rightarrow 2)$ se cumple por caracterización de marcos compactos. Si se cumple 3), entonces $c \in \mathfrak{c}A$. Por último, $2) \Leftrightarrow 3$) es cierto por la caracterización de cocientes compactos y filtros admisibles.

Lema 3.4. Lo siguiente se cumple:

- (1) $\mathfrak{c}A$ es una sección superior.
- (2) Si $X \subseteq \mathfrak{c}A$, entonces $\bigvee X \in \mathfrak{c}A$ y si $c, c' \in \mathfrak{c}A$ entonces $(c \succ c') \in \mathfrak{c}A$.
- (3) Si $c, c' \in \mathfrak{c}A$, entonces $c \wedge c' \in \mathfrak{c}A$.
- (4) $\mathfrak{c}A \subseteq A$ es un premarco con implicación.
- (5) cA es un premarco compacto.

Demostración. (1) Sean $c \leq c'$ tal que $c \in \mathfrak{c}A$, entonces $\nabla(u_c) \subseteq \nabla(u_{c'})$. Consideremos $X \subseteq A$ dirigido con $\bigvee X \in \nabla(u_{c'})$. Debemos probar que

$$\nabla(u_{c'}) \cap X \neq \emptyset$$
.

Notemos que

$$c' \vee (\bigvee X) = 1 \Rightarrow c \vee (c' \vee (\bigvee X)) = 1 \Rightarrow c' \vee (\bigvee X) \in \nabla(u_c).$$

y el conjunto $Y = \{c' \lor x \mid x \in X\}$ es dirigido tal que $\bigvee Y \in \nabla(u_c)$. Al ser $\nabla(u_c)$ abierto, se tiene que existe $y \in Y$ tal que $y \in \nabla(u_c)$ con $y = c' \lor x$. Además, $y \in \nabla(u_{c'})$, es decir,

$$y \lor c' = (c' \lor x) \lor c' = c' \lor x = 1$$

Por lo tanto $x \in \nabla(u_{c'}) \in A^{\wedge}$ y así $c' \in \mathfrak{c}A$.

- (2) Se cumple por ser sección superior.
- (3) Si $c, c' \in \mathfrak{c}A$, entonces $u_c, u_{c'} \in \mathfrak{K}A$. De esta manera, debemos verificar que $u_{c \wedge c'} \in \mathfrak{K}A$. Por propiedades de los u-núcleos $u_{c \wedge c'} = u_c \wedge u_{c'}$, entonces

$$\nabla(u_{c \wedge c'}) = \nabla(u_c \wedge u_{c'}) = \nabla(u_c) \cap \nabla(u_{c'}).$$

Consideremos $X \subseteq A$ dirigido tal que $\bigvee X \in \nabla(u_{c \wedge c'})$. De aquí que $\bigvee X \in \nabla(u_c) \cap \nabla(u_{c'})$. Como ambos son filtros abiertos, existe $x \in X$ tal que $x \in \nabla(u_c)$ y $x \in \nabla(u_{c'})$, es decir, $x \in \nabla(u_c) \cap \nabla(u_{c'})$. Por lo tanto $\nabla(u_{c \wedge c'}) \in A^{\wedge}$, es decir, $c \wedge c' \in \mathfrak{C}A$.

- (4) Es consecuencia de 1), 2) y 3).
- (5) Sea X un conjunto dirigido de elementos en cA tal que $\bigvee X = 1$ y consideremos $c \in cA$. Como u_c es kq, entonces A_{u_c} es compacto y así 1 es compacto en A_{u_c} , es decir, para

$$\bigvee X = \bigvee^{u_c} X = 1$$

existe $x \in X$ tal que x = 1 y $1 \in A_{u_c}$. Por lo tanto, $\mathfrak{c}A$ es compacto.

Lema 3.5. Sea $A \in \operatorname{Frm} y \alpha_A : \mathfrak{c}A \to A^{\wedge}$ la función definida por

$$\alpha_A(c) = \{ x \in A \mid c \lor x = 1 \} = \nabla(u_c).$$

Lo siguiente se cumple:

- (1) α_A es un morfismo de premarcos.
- (2) Si A es eficiente, α_A es sobreyectiva.

Demostración. (1) Veamos primero que α_A preserva la estructura de un premarco.

- (a) Si $c \leq c'$, entonces $\alpha_A(c) = \nabla(u_c) \subseteq \alpha_A(c') = \nabla(u_{c'})$.
- (b) Consideremos $1 \in \mathfrak{c}A$, entonces

$$\alpha_A(1) = \nabla(\operatorname{tp}) = A,$$

de aquí que, α_A preserva el mayor elemento.

(c) Sean $c_1, c_2 \in \mathfrak{c} A$ y $X \subseteq \mathfrak{c} A$ dirigido. De aquí que

$$\alpha_{A}(c_{1} \wedge c_{2}) = \{x \in A \mid (c_{1} \wedge c_{2}) \vee x = 1\}$$

$$= \{x \in A \mid (c_{1} \vee x) \wedge (c_{2} \vee x) = 1\}$$

$$= \{x \in A \mid c_{1} \vee x = 1 \text{ y } c_{1} \vee x = 1\}$$

$$= \nabla(u_{c_{1}}) \cap \nabla(u_{c_{2}})$$

$$= \alpha_{A}(c_{1}) \cap \alpha_{A}(c_{2}).$$

y

$$\alpha_A(\bigvee X) = \{x \in A \mid (\bigvee X) \lor x = 1\}$$
$$= \bigvee \{x \in A \mid x' \lor x = 1, x' \in X\}$$
$$= \bigvee \alpha_A[X],$$

donde $\{x \in A \mid x' \lor x = 1, x' \in X\}$ dirigido.

(2) Por último, notemos que para un marco eficiente, el morfismo α_A es suprayectivo ya que si $F = \nabla(j) \in A^{\wedge}$, entonces

$$v_F = u_d$$

donde
$$d=v_F(0)\in A$$
, es decir, $\alpha_A(d)=\nabla(u_d)=\nabla(v_F)=\nabla(j)$

Corolario 3.6. Consideremos $c \in cA$ tal que u_c es ajustado, entonces α_A es inyectiva.

Demostración. Consideremos $\nabla(u_c) = \nabla(u_d)$, con $d \in \mathfrak{c}A$. De aquí que $\nabla(u_c) \subseteq \nabla(u_d)$ y $\nabla(u_c) \supseteq \nabla(u_d)$. Aplicando dos veces el Lema 3.2 tenemos que

$$u_c \le u_d$$
 y $u_c \ge u_d$.

Por lo tanto, evaluando ambos núcleos en 0 obtenemos c = d.

Notemos que el morfismo α_A no siempre es suprayectivo, pero existen maneras de asegurar que esto ocurra.

Lema 3.7. Para un marco eficiente y $c \in cA$ las siguientes son equivalentes

- (1) α_A es un isomorfismo.
- (2) Si $u_c \in \mathfrak{C}A$, u_c es ajustado.
- (3) Para todo $c \in \mathfrak{c}A$ y $d, d' \in A_{u_c}$

(2)
$$d \le d' \Leftrightarrow \nabla(u_d) \subseteq \nabla(u_{d'}).$$

- Demostración. 1) \Rightarrow 2): Si $c \in \mathfrak{c}A$, entonces $u_c \in NA$ y tomemos $F = \nabla(u_c) \in A^{\wedge}$. Sea v_F el respectivo núcleo ajustado del bloque, es decir, $v_F \leq u_c$. Además, por la eficiencia $v_F = u_d$ y $\nabla(u_d) = \nabla(u_c)$. Al ser α_A inyectiva, d = c. Por lo tanto u_c es ajustado.
 - 2) \Rightarrow 3): Supongamos que $\nabla(u_c) \in A^{\wedge}$ y que u_c es ajustado para $c \in \mathfrak{c}A$. Notemos que la implicación \Rightarrow) de (2) siempre es cierta, pues si $d \leq d'$ y $d \vee e = 1$, entonces $d' \vee e = 1$. Así solo basta probar la otra implicación.

Queremos demostrar que $\nabla(u_d) \subseteq \nabla(u_{d'})$ implica que $d \leq d'$. Por el Lema 3.2

$$\nabla(u_d) \subseteq \nabla(u_{d'}) \Leftrightarrow u_d \le u_{d'} \Leftrightarrow d \le d'.$$

3) \Rightarrow 1): Si A es un marco es eficiente, por el Lema 3.5, se cumple que α_A es suprayectiva. Para la inyectividad, consideremos $\alpha_A(d) = \alpha_A(d')$, es decir, $\nabla(u_d) = \nabla(u_{d'})$. Luego, aplicando dos veces (2), se cumple que d = d'. Por lo tanto, α_A es inyectiva.

Los siguientes resultados son consecuencias del Lema 3.7.

Corolario 3.8. Para un marco KC las siguientes son equivalentes

- (1) α_A es un isomorfismo.
- (2) Si $j \in \Re A$, j es ajustado.
- (3) Para todo $c \in \mathfrak{c}A$ y $d, d' \in A_{u_c}$

$$d < d' \Leftrightarrow \nabla(u_d) \subset \nabla(u_{d'}).$$

Corolario 3.9. Para todo $c \in \mathfrak{c}A$, u_c es ajustado si y solo si α_A es isomorfismo y A es eficiente.

Observación 3.10. Si A es un marco eficiente, $j \in \Re A$ y $F = \nabla(j) \in A^{\wedge}$, entonces $j \in [v_F, w_F]$. Por la eficiencia

$$u_d = v_F \le j \le w_F \Rightarrow \nabla(u_d) = \nabla(j),$$

es decir, si consideremos $j \in \Re A$ le asignamos un elemento $d \in \mathfrak{c} A$ a través de

$$\varphi \colon \mathfrak{R}A \to \mathfrak{C}A$$

donde $\varphi(j) = u_d$.

PREGUNTA: ¿Podemos caracterizar a los marcos eficientes por medio de las funciones α_A y φ ?

Para $\mathfrak{Q}S = \{j \in \mathfrak{K}A \mid j \text{ es ajustado}\}$ tenemos

$$\Re A \xrightarrow{\varphi} \mathfrak{C}A$$
 y $\Re A \xrightarrow{\varphi'} \mathfrak{Q}A$

donde $\iota \colon \mathfrak{C}A \to \mathfrak{K}A$ es una inclusión.

Notemos que φ y φ' son morfismos que desinflan pues $\varphi(k), \varphi'(k) \leq k$. Además, son monótonos, ya que para $j,k \in \Re A$ con $j \leq k$, se cumple que $u_d = \varphi(j) \leq j \leq k$. De aquí que $\nabla(u_d) \subseteq \nabla(k) = \nabla(u_{d'})$, donde $u_{d'} = \varphi(k)$. Como u_d es un núcleo ajustado

$$\nabla(u_d) \subseteq \nabla(u_{d'}) \Rightarrow u_d \leq u_{d'}.$$

El mismo argumento se aplica para φ' .

Verifiquemos que $\varphi \dashv \iota$, es decir, para $j \in \Re A$ y $u_c \in \mathfrak{C}S$ se cumple que

$$\varphi(j) \le u_c \Leftrightarrow j \le \iota(u_c).$$

La implicación \Leftarrow) es trivial. Para la otra implicación, Supongamos que $\varphi(j) \leq u_c$ y $j \nleq \iota(u_c) = u_c$. Como u_d es ajustado, es el menor elemento de su bloque y como $j \nleq u_c$. Tenemos dos opciones

$$i) u_d \le u_c \le j \le w_F$$
 o $ii) u_d \le u_c$ y $u_c \notin [u_d, w_F].$

Si ocurre i), entonces Además, si el marco A es eficiente $\mathfrak{C}A \simeq \mathfrak{Q}A$. Entonces tenemos el diagrama

$$\mathfrak{C}A \xrightarrow{i} \mathfrak{K}A \xrightarrow{\hat{\alpha}} A^{\wedge}$$

donde $\hat{\alpha}(j) = \nabla(j)$

3.1. Algunos núcleos de NcA. Consideremos $A \in \operatorname{Frm}$ y $a, b \in A$. Sabemos que $a \prec b$ si y solo si existe $x \in A$ tal que $a \land x = 0$ y $c \lor c = 1$. En otras palabras, para $x = \neg a, x \lor b = 1$.

Definición 3.11. Para $c \in cA$ y $a, b \in A_{u_c}$ decimos que $a \prec_c b$ para tener la relación *bastante por debajo* en el marco A_{u_c} .

El elemento $(a \succ c)$ es la negación de a en A_{uc} . De aquí que

$$a \prec_c b \Leftrightarrow b \lor (a \succ c) = 1.$$

Si c < d, entonces

$$A_{u_c} = \uparrow c \supseteq \uparrow d = A_{u_d}$$

produce un morfismo de marcos $i_{dc}\colon A_{u_d}\to A_{u_c}$ dado por $i_{dc}(x)=d\vee x$. De esta manera para $c\leq d\leq e$ tenemos

$$A_{u_e} \xleftarrow{i_{ed}} A_{u_d}$$

$$\downarrow_{i_{ec}} A_{u_c}$$

y $i_{cc}: A_{u_c} \to A_{u_c}$ es la identidad.

La construcción anterior produce un funtor $F : \mathfrak{c}A \to \operatorname{Frm}$ donde

$$c \mapsto A_{u_c}$$
 y $c \le d \mapsto i_{dc}$

son la asignación en objetos y flechas, respectivamente.

Consideremos un cono sobre F dado por $(\hat{A}, \{\pi_c \colon \hat{A} \to A_{u_c}\}_{c \in \mathfrak{c}A})$. De manera similar que en la categoría de conjuntos,

$$\prod_{c \in \mathfrak{c}A} F(c) = \prod_{c \in \mathfrak{c}A} A_{u_c} = \{j \colon \mathfrak{c}A \to \bigcup A_{u_c} \mid j(c) \in A_{u_c}\}$$

para todo $c\in\mathfrak{c}A$ y j una función. De aquí que $j(c)\in A_{u_c}$ si y solo si $c\leq j(c)$, es decir,

$$j \in \prod_{c \in \mathcal{C}A} A_{u_c} \Leftrightarrow c \leq j(c).$$

Además, si $c \leq j(c)$ entonces $\pi_c(j) = j(c) = c \vee j(c)$, es decir, para $c \leq d$, $j(d) = i_{dc}(j(c)) = d \vee j(c)$ y $j : \mathfrak{c}A \to \mathfrak{c}A$. Por lo tanto

$$\hat{A} = \{ j \in \prod_{c \in \mathfrak{c}A} A_{u_c} \mid j(d) = i_{dc}(j(c)) \}$$

$$= \{ j : \mathfrak{c}A \to \mathfrak{c}A \mid j(c) \in A_{u_c} \}$$

para todo $c \leq d$.

Proposición 3.12. Si $c \le d \in \mathfrak{c}A$, entonces \hat{A} es un cono límite sobre F.

Demostración. (1) Por construcción, cada proyección π_c está bien definida. Además, si $c \leq d$

$$i_{dc} \circ \pi_c(j) = i_{dc}(j(c)) = d \lor j(c) = j(d) = \pi_d(j),$$

es decir, los triángulos del cono conmutan. Por lo tanto, \hat{A} es un cono sobre F.

(2) Sea $(Y, \{f_c \colon Y \to A_{u_c}\}_{c \in cA})$ cualquier otro cono sobre F, esto es, para todo $c \leq d$ se cumple $i_{dc} \circ f_c = f_d$. Consideremos el morfismo $u \colon Y \to \hat{A}$ definido por

$$(u(y))(c) = f_c(y)$$
 $(y \in Y, c \in \mathfrak{c}A).$

Primero vemos que $u(y) \in \lim F$ para cada $y \in Y$. Si $c \leq d$, entonces

$$(u(y))(d) = f_d(y) = (i_{dc} \circ f_c)(y) = i_{dc}(f_c(y)) = d \lor (u(y))(c),$$

y por (3), $u(y) \in \hat{A}$.

Además, por definición de u y de las proyecciones, para cada c se tiene

$$\pi_c \circ u = f_c,$$

de modo que u es un morfismo de conos $(Y \to \hat{A})$. Veamos que u es único.

Si $v: Y \to \hat{A}$ es otro morfismo de conos con $\pi_c \circ v = f_c$ para todo c, entonces para todo $y \in Y$ y $c \in \mathfrak{c}A$,

$$(v(y))(c) = \pi_c(v(y)) = f_c(y) = (u(y))(c).$$

De aquí que v(y) = u(y) para todo y, luego v = u.

Por lo tanto \hat{A} satisface la propiedad universal del cono límite.

Lema 3.13. Para cualquier $A \in \text{Frm } y$ cada función $j : \mathfrak{c}A \to \mathfrak{c}A$ las siguientes son equivalentes:

- (1) $j \in \hat{A}$.
- (2) $j(d) = j(c) \lor d$ para todo $d \ge c \in \mathfrak{c}A$.
- (3) $j(c \lor a) = j(c) \lor a \text{ para todo } c \in \mathfrak{c}A \text{ y } a \in A.$
- (4) $j(c \vee e) = j(c) \vee e$ para todo $c, e \in \mathfrak{c}A$.

Demostración. 1) \Leftrightarrow 2): Se cumple por la construcción de \hat{A} .

2) \Rightarrow 3): Tomando $c \le d = c \lor a, d \in \mathfrak{c}A$, pues $\mathfrak{c}A$ es una sección superior. De esta manera, por 2)

$$j(d) = j(c) \lor d = j(c) \lor c \lor a = j(c) \lor a,$$

pues $c \leq j(c)$.

- 3) \Rightarrow 4): Si $e \in cA$, $e \in A$ y aplicando 3) obtenemos lo que queremos.
- 4) \Rightarrow 2): Si $c \leq d$, se cumple que $c \vee d = d$, tomando e = d y aplicando 4) se tiene $j(d) = j(c) \vee d$.

Lema 3.14. Para $A \in \operatorname{Frm} \operatorname{si} j \in \hat{A}$, entonces j es un núcleo en $\mathfrak{c}A$.

Demostración. Verifiquemos que $j \in \hat{A}$ cumple las condiciones de núcleo.

- (1) Por construcción, $c \leq j(c)$, es decir, j infla.
- (2) Notemos que para d=j(c), entonces $j(d)=j(j(c))=j(c) \vee j(c)=j(c)$. Por lo tanto j es idempotente.
- (3) Consideremos $c = d \wedge d'$, entonces $c \leq d, d'$. Luego

$$j(d) = j(d \wedge d') \vee d$$
 y $j(d') = j(d \wedge d') \vee d'$.

De aquí que

$$j(d) \wedge j(d') = (j(d \wedge d') \vee d) \wedge (j(d \wedge d') \vee d')$$
$$= j(d \wedge d') \vee (d \wedge d')$$
$$= j(d \wedge d')$$

donde la segunda igual se da por la distributividad y la última del hecho de que j infla. Así j respeta ínfimos.

Por lo tanto, j es un núcleo en cA.

Sabemos que si $j \in NA$, entonces $j^{-1}(1)$ es un filtro.

Lema 3.15. Para cualquier núcleo j en una semiretícula de Heyting A y cualquier $a \in A$, la desigualdad $v_a \leq j$ se cumple si y solo si j(a) = 1, donde $v_a(x) = (a \succ x)$.

Demostración. Es consecuencia de las propiedades de los v-núcleos.

Enunciamos un lema auxiliar para la prueba del siguiente teorema.

Lema 3.16. Sea A un marco y j: $A \rightarrow A$ un núcleo. Si j preserva supremos finitos y supremos dirigidos, entonces j preserva todos los supremos arbitrarios, es decir,

$$j(\bigvee X) = \bigvee j[X]$$

para todo $X \subseteq A$.

Demostración. Sea $X \subseteq A$ y consideremos el conjunto

$$\mathcal{F}(X) = \{ \bigvee F \mid F \subseteq X \text{ es finito} \}.$$

Notemos que $\mathcal{F}(X)$ es dirigido pues $u = \bigvee F$ y $v = \bigvee G$ con F, G finitos, entonces $w = \bigvee (F \cup G) \in \mathcal{F}(X)$ y $u \leq w, v \leq w$.

Además,

$$\bigvee X \ = \ \bigvee \mathcal{F}(X).$$

Por hipótesis *j* preserva supremos finitos y dirigidos, entonces

$$j(\bigvee X) = j(\bigvee \mathcal{F}(X)) = \bigvee_{u \in \mathcal{F}(X)} j(u) = \bigvee_{F \subseteq_{\mathrm{fin}} X} j(\bigvee F) = \bigvee_{F \subseteq_{\mathrm{fin}} X} \bigvee j[F].$$

Finalmente, como $\{\bigvee j[F] \mid F \subseteq_{\text{fin}} X\}$ es dirigido y su supremo coincide con $\bigvee j[X]$, tenemos que

$$j(\bigvee X) = \bigvee j[X].$$

Teorema 3.17. Para A un marco Hausdorff y cualquier núcleo $j : \mathfrak{c}A \to \mathfrak{c}A$ las siguientes son equivalentes

- (1) $j \in \hat{A}$.
- (2) j preserva supremos no vacíos.
- (3) j es Scott-continuo.
- (4) $\nabla(j) \in \mathfrak{c}A^{\wedge}$.

Demostración.

1) \Rightarrow 2): Consideremos $c, d \in \mathfrak{c}A$, entonces

$$j(c \lor d) = j(c) \lor c \lor d = j(c) \lor d < j(c) \lor j(d).$$

Por monotonía se cumple que $j(c) \lor j(d) \le j(c \lor d)$. Por lo tanto $j(c \lor d) = j(c) \lor j(d)$.

Para los supremos dirigidos, consideremos $\mathcal{D} \subseteq \mathfrak{c}A$ dirigido y tomemos $c \in \mathcal{D}$. Como $\bigvee \mathcal{D} \in \mathfrak{c}A$ se cumple que

$$j(\bigvee \mathcal{D}) = j(c \vee \bigvee \mathcal{D}) = j(c) \vee \bigvee \mathcal{D} = \bigvee_{d \in \mathcal{D}} j(c) \vee d = \bigvee_{d \in \mathcal{D}} j(c \vee d) = \bigvee_{e \in \mathcal{D}} j(e)$$

donde la última igual se cumple por ser \mathcal{D} dirigido.

De aquí que, por el Lema 3.16 se cumple que j preserva cualquier supremo.

- 2) \Rightarrow 3): Si j preserva supremos dirigidos, j es Scott continuo.
- 3) \Rightarrow 4): Por la prueba del Lema 3.4 5), como cA es compacto se tiene que para $X \subseteq cA$, con X dirigido, existe $x \in X$ tal que x = 1 y $x \in A_{u_c}$ para $c \in cA$ y $1 = \bigvee X$. como j es Scott continuo

$$j(\bigvee X) = \bigvee j[X] = 1,$$

es decir, $\bigvee X \in \nabla(j)$. de aquí que existe $j(x) \in j[X]$ tal que j(x) = 1, entonces $x \in \nabla(j)$. Por lo tanto, $X \cap \nabla(j) \neq \emptyset$ y $\nabla(j) \in \mathfrak{c}A^{\wedge}$.

 $4)\Rightarrow 1)$: Sabemos que $j\in \lim F$ si $j(d)=j(c)\vee d$ para $c\leq d.$ Como j es monótona

$$j(c) \le j(d) \Rightarrow d \lor j(c) \le d \lor j(d) = j(d)$$

siempre se cumple. De esta manera, basta con verificar que $j(d) \leq d \vee j(c)$. Consideremos $e \in A_{u_c}$ tal que $e \vee j(d) = 1$ y como $e \vee j(d) \leq j(e \vee d)$, entonces $j(e \vee d) = 1$, es decir, $e \vee d \in \nabla(j)$.

4. Cosas de Ángel

Trivially KC implies patch trivial (or equivalently tidy) we want some converse of this fact.

Following articulo de igor.,

Definición 4.1. A frame A has *fitted points* (p-fit for short) if for every point $p \in pt(A)$ the nucleus

$$\mathbf{w}_p$$
 is fitted

that is, to said for every point p the nucleus w_p is alone in its block.

In general for each $p \in pt(A)$, the nucleus w_p is the largest member of his block, that is,

$$[v_{\mathcal{P}}, \mathbf{w}_p]$$

the corresponding block, here $\mathcal{P}=\{x\in A\mid x\nleq p\}$ in this case we know how to calculate

$$v_{\mathcal{P}}$$
.

using the prenucleus $f_{\mathcal{P}}$ we know that

$$v_{\mathcal{P}} = f_{\mathcal{P}}^{\infty} = (\dot{\bigvee} \{ \mathbf{v}_x \mid x \in \mathcal{P} \})^{\infty}$$

moreover:

$$f_{\mathcal{P}}(x) = \begin{cases} 1 & \text{si} \quad x \nleq p \\ \leq p & \text{si} \quad x \leq p \end{cases}$$

for $x \in A$.

and in fact $w_p = u_p \lor v_P = f_P \circ u_p$. If w_p is fitted, that is,

$$w_p = v_P$$

then one need to have $u_p \leq v_p$ then

$$p \leq v_{\mathcal{P}}(0)$$

by the equation of $f_{\mathcal{P}}$ we have

$$0 \le \dots \le f_{\mathcal{P}}^{\alpha}(0) \le \dots \le$$

Proposición 4.2. Let A be a frame for each $p \in pt(A)$ the following are equivalent:

- (i) w_p is fitted.
- (ii) w_p is alone in its block.
- (iii) $u_p \leq v_p$.
- (iv) $u_p \leq f_{\mathcal{P}}$.
- (v) $f_{\mathcal{P}} \circ u_{\mathcal{P}} = v_{\mathcal{P}}$.
- (vi) aqui debe de ir una formula de primer de orden.

Proposición 4.3. In a p-fit frame for each $p \in pt(A)$ the nucleus w_p is a maximal element in pA.

Demostración. First we dealing with the basics v_F for $F \in A^{\wedge}$ of the patch frame, given any w_p suppose that $w_p \leq v_F$ then by (propiedades generales de los w) $v_F = w_b$ where $b = v_F(0)$ thus

$$w_p \le w_b \Leftrightarrow w_p(b) = b$$

since w_p is two valuated we have b=1 or b=p if the first case occur then we are done, for the case b=p we have $v_f(p)=p$ that is, to say, $p \notin F$, then by the Birkhoff's separation lemma we can find a completely prime filter D such that

$$F \subseteq G \not\ni p$$

let q the corresponding point associated to G, then $p \leq q$ since A is p-fit $v_G = \mathbf{w}_q$ and thus $\mathbf{w}_p \leq \mathbf{w}_q$ wich is equivalent to $\mathbf{w}_p(q) = q$ again since we are dealing with points one necessary has p = q.

Now consider any closed \mathbf{u}_c such that, $\mathbf{w}_p \leq \mathbf{u}_c$ then $\mathbf{w}_p(c) = 1$ and thus 1 = c. Therefore in basics of the patch the nuclei \mathbf{w}_p are maximal, now consider any $k \in \mathbf{p}A$ such that $k \in \mathfrak{K}A$

Proposición 4.4. Let A be a frame then if

$$v_F \neq v_G$$

Definición 4.5. A frame A is *tame* if does not have wild points.

Proposición 4.6. In a tame p-fit frame the patch frame pA is T_1 .

Since every hausdorff frame is tame and p-fit we have:

Corolario 4.7. If $A \in \mathcal{H}rm$ then, the patch frame pA is T_1 .

Definición 4.8. Let A be a frame a nucleus k on A it said to be kq if A_j is a compact frame.

Denote by

$$\Re A = \{ j \in NA \mid j \text{ is } kq \}.$$

Definición 4.9. A frame A is compact closed Hausdorff (KCH for short) if every compact quotient of A is closed and Hausdorff.

Denote by
$$\mathfrak{f}A = \{kq \text{ fitted nuclei }\} = \{v_F \mid F \in A^{\wedge}\}$$
 denote by $\mathfrak{C}A = \{a \in A \mid \mathbf{u}_a \in \mathfrak{K}A\}$

5. RESULTADOS ADICIONALES

Lema 5.1. Sea $p \in A$. p es \land -irreducible si y solo si A está linealmente ordenado.

Demostración. \Rightarrow): Consideremos p,q elementos \land -irreducibles. Veamos que $p \le q$ o $q \le p$. Notemos que

$$p \wedge q \leq p$$
 $y \wedge q \leq q$

Por hipótesis, p y q son \wedge -irreducibles, es decir,

$$p \le p \circ q \le p$$
 y $p \le q \circ q \le q$.

Por lo tanto $p \le q$ o $q \le p$, es decir, A está linealmente ordenado.

 \Leftarrow): Consideremos $a,b,p\in A$ tales que $a\wedge b\leq p$. Cómo A es linealmente ordenado, se cumple que $a\wedge b=b$ o $a\wedge b=a$ (pues $a\leq b$ o $b\leq a$). Por lo tanto $a\leq p$ o $b\leq p$. Por lo tanto, p es \wedge -irreducible. Como p es arbitrario, entonces ocurre para cualquier $p\in A$.

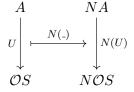
Observación 5.2. Los marcos linealmente ordenados no son Hausdorff punteados.

Demostración. En los marcos linealmente ordenados todos los elementos son semiprimos. Por lo tanto existen primos que no son máximos. □

The block structure on a frame is an important problem and its related with some separation properties of frames.

Proposición 5.3. For $F \in A^{\wedge}$ and $Q \in \mathcal{Q}S$, if $j \in [v_Q, w_Q]$, then $U_*jU^* \in [v_F, w_F]$, where U^* is the morfism spatial reflection U_* is the right adjoint.

Demostración. Since N is a functor, we have



and $N(U)_*$ is the right adjoint of $N(U)^{\wedge}$. Note the following:

- (1) $N(U)(j) \le k \Leftrightarrow j \le N(U)_*k$.
- (2) If $k \in NOS$ then $N(U)(j) \le k \Leftrightarrow Uj \le kU$.
- (3) $N(U)_*k = U_*kU^*$ and $UN(U)_*k = k(U)$.

In 3), if
$$j = k$$
, $N(U)_*(j) = U_*jU^*$ and $UN(U)_*j = jU$. For $x \in F$

$$x \in A \xrightarrow{U^*} \mathcal{O}S \xrightarrow{j} \mathcal{O}S \xrightarrow{U_*} A$$

and $U_*(j(U(x))) = \bigwedge(S \setminus j(U(x)))$. Note that $U_*(j(U^*(x))) \subseteq \operatorname{pt} A$. Thus

$$x \in F \Leftrightarrow Q \subseteq U(x) \Leftrightarrow U(x) \in \nabla(j) = \nabla(Q) \Leftrightarrow S \setminus j(U(x)) = \emptyset$$
$$\Leftrightarrow \bigwedge (S \setminus j(U(x))) = 1 = (U_*jU^*)(x)$$
$$\Leftrightarrow x \in \nabla(U_*jU^*)$$

Therefor $F = \nabla (U_* j U^*)$.

In this way we have a function

Teorema 5.4. Let $A \in \mathcal{H}rm$ then for every $F \in A^{\wedge}$ with corresponding \mathcal{Q} compact saturated we have

$$\mathcal{OQ} \cong \uparrow \mathcal{Q}'$$

, that is, the frame of opens of the point space of A_F is isomorphic to a compact closed quotient of a Hausdorff space.

Demostración.

EJEMPLOS DE marcos pt que no sean KC

HAY que COMENTAR LAS COSAS QUE ESTAN MAL comentar me refiero a ponerlas entre

[Esc01] [Esc06] [SS06]

REFERENCES

- [Esc01] Martin Hötzel Escardó, *The regular-locally compact coreflection of a stably locally compact locale*, Journal of Pure and Applied Algebra **157** (2001), no. 1, 41–55.
- [Esc06] Martín H Escardó, *Compactly generated hausdorff locales*, Annals of Pure and Applied Logic **137** (2006), no. 1-3, 147–163.
- [Sim04] Harold Simmons, *The vietoris modifications of a frame*, Unpublished manuscript, 79pp., available online at http://www. cs. man. ac. uk/hsimmons (2004).
- [SS06] RA Sexton and H Simmons, Point-sensitive and point-free patch constructions, Journal of Pure and Applied Algebra 207 (2006), no. 2, 433–468.