

# Reporte mensual de actividades

Juan Carlos Monter Cortés

13-enero-2026 a 31-enero-2026

Si consideramos  $A \in \text{Frm}$ , entonces  $S = \text{pt } A$  denota el espacio de puntos de  $A$ . Además, si  $x \in A$

$$\mathcal{U}_A(x) = \{p \in S \mid x \not\leq p\}$$

es un abierto en  $\mathcal{OS}$ . Lo anterior proporciona el morfismo de marcos  $\mathcal{U}_A : A \rightarrow \mathcal{OS}$  definido por  $x \mapsto \mathcal{U}_A(x)$  el cual es suprayectivo y se le conoce como la reflexión espacial. De manera adicional,  $\mathcal{U}_A$  es un isomorfismo si y sólo si  $A$  es espacial, es decir,  $A \simeq \mathcal{OS}$  para algún  $S \in \text{Top}$ . Además, podemos omitir el subíndice de la reflexión espacial si es claro cual es el marco con el que se está trabajando.

Sabemos que  $j : A \rightarrow A$  es un núcleo en  $A$  si es una función que infla, monótona, idempotente y que respeta ínfimos finitos. Para  $a, x \in A$  podemos definir los núcleos conocidos

$$u_a(x) = a \vee x, \quad v_a(x) = (a \succ x), \quad w_a(x) = ((x \succ a) \succ a).$$

Si  $A = \mathcal{OS}$  y  $E \subseteq S$  definimos la función

$$[E](U) = (E \cup U)^\circ$$

donde  $U \in \mathcal{OS}$ . La anterior resulta ser un núcleo en  $\mathcal{OS}$  y se le conoce como *núcleo espacialmente inducido*. De manera particular, recordado que la implicación en  $\text{Top}$  se calcula por  $(W \succ U) = (W' \cup U)^\circ$  para cada  $U, W \in \mathcal{OS}$  tenemos que

$$u_W = [W] \quad y \quad v_W = [W'].$$

Si a un núcleo espacialmente inducido le calculamos su complemento dual, obtenemos un operador sobre  $\mathcal{CS}$ , las diferencias que existen entre estos radican en que los últimos desinflan

y respetan supremos finitos. Por ejemplo

$$(v_W(U))' = ([W'](U))' = ((W' \cup U)^\circ)' = (((W \cap U')')^\circ)' = \overline{(W \cap U')} = \partial_W(U') \quad (1)$$

donde la última igualdad es el operador  $\partial_W: \mathcal{CS} \rightarrow \mathcal{CS}$  y es una derivada idempotente.

Decimos que  $F \subseteq A$  es un filtro abierto si satisface:

1.  $1 \in F$ ,
2. Si  $x, y \in F$  entonces  $x \wedge y \in F$ ,
3. Si  $x \in F$  y  $x \leq y$  entonces  $y \in F$ .
4. Si  $X \subseteq A$  es un conjunto dirigido y  $\forall X \in F$  entonces existe  $x \in X$  tal que  $x \in F$ .

Denotamos por  $A^\wedge$  al conjunto de todos los filtros abiertos en  $A$ . Decimos que  $f$  es un núcleo ajustado si este tiene la forma

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

el cual es un núcleo en  $A$ . Tomando el supremo puntual obtenemos

$$f_F = \dot{\bigvee} \{v_a \mid a \in F\} \quad (2)$$

el cual resulta ser un prenúcleo en  $A$ , es decir, una función que infla, monótona y que preserva ínfimos finitos.

Considerando  $F \in A^\wedge$  e iterando sobre los ordinales construimos la cadena creciente de prenúcleos

$$f_F^0 = \text{id}, \quad f_F^{\alpha+1} = f_F \circ f_F^\alpha, \quad f_F^\lambda = \bigvee \{f_F^\beta \mid \beta < \lambda\}$$

para cada ordinal  $\alpha$  y cada ordinal límite  $\lambda$ . De manera usual, consideraremos la cerradura idempotente

$$f_F^\infty = v_F$$

donde  $v_F$  es el núcleo ajustado asociado a  $F$ .

Si  $A = \mathcal{OS}$ , tenemos que el prenúcleo (2) tiene la forma

$$f_F = \dot{\bigvee} \{[U'] \mid U \in F\}$$

y por el Teorema de Hofmann-Mislove-Johnstone obtenemos  $f_F = \dot{\vee}\{[U'] \mid Q \subseteq U\}$  donde  $Q \in \mathcal{QS}$  es el conjunto compacto saturado asociado a  $F$ .

Calculando su complemento dual obtenemos el operador  $\partial_F(X) = \cap\{\overline{(X \cap U)} \mid Q \subseteq U\}$  donde  $X \in CS$ . Por lo tanto, tenemos que

$$\partial_F(X) = f_F(X')' \quad (3)$$

y al prenúcleo  $\partial_F$  se le conoce como la  $Q$ -derivada (ver Lema 6.1 de [Sim04]).

Similarmente a como construimos la sucesión creciente de prenúcleos  $f_F^\alpha$  tenemos la siguiente sucesión decreciente de  $Q$ -derivadas

$$\partial_F^0 = \text{id}, \quad \partial_F^{\alpha+1} = \partial_F(\partial_F^\alpha), \quad \partial_F^\lambda = \bigcap\{\partial_F^\alpha \mid \alpha < \lambda\}.$$

La manera de relacionar ambas sucesiones se muestra en el siguiente lema.

**Lema 0.1.** *Para todo  $\alpha \in \text{Ord}$  y  $X \in CS$ , se cumple*

$$\partial_F^\alpha(X) = (f_F^\alpha(X'))' \iff (\partial_F^\alpha(X))' = f_F^\alpha(X'). \quad (4)$$

*Demostración.* Procedemos por inducción transfinita sobre  $\alpha \in \text{Ord}$ .

**Caso base**  $\alpha = 0$ . Por definición,  $\partial_F^0 = \text{id}$ , es decir,  $\partial_F^0(X) = X$  y  $f_F^0 = \text{id}$ , luego

$$\partial_F^0(X) = X = (X'') = (f_F^0(X'))'.$$

**Caso sucesor.** Supongamos que la afirmación es cierta para  $\alpha$  y probemos para  $\alpha + 1$ . Por definición de iteración,

$$\partial_F^{\alpha+1}(X) = \partial_F(\partial_F^\alpha(X)).$$

Además, por (3)

$$\partial_F^{\alpha+1}(X) = (f_F((\partial_F^\alpha(X))'))'.$$

Por hipótesis inducción,  $\partial_F^\alpha(X) = (f_F^\alpha(X'))'$  y sustituyendo obtenemos

$$\partial_F^{\alpha+1}(X) = (f_F(f_F^\alpha(X')))' = (f_F^{\alpha+1}(X'))'$$

que es lo que queríamos.

**Caso límite.** Sea  $\lambda$  un ordinal límite y supongamos que lo anterior se cumple para todo

$\alpha < \lambda$ . Por definición de la iteración,

$$\partial_F^\lambda(X) = \bigcap_{\alpha < \lambda} \partial_F^\alpha(X).$$

Por De Morgan,

$$(\partial_F^\lambda(X))' = \left( \bigcap_{\alpha < \lambda} \partial_F^\alpha(X) \right)' = \bigcup_{\alpha < \lambda} (\partial_F^\alpha(X))'.$$

Usando la hipótesis de inducción, para todo  $\alpha < \lambda$ ,

$$(\partial_F^\alpha(X))' = f_F^\alpha(X'),$$

Luego,

$$(\partial_F^\lambda(X))' = \bigcup_{\alpha < \lambda} f_F^\alpha(X') = f_F^\lambda(X').$$

Por lo tanto,

$$(\partial_F^\lambda(X))' = f_F^\lambda(X'),$$

es decir,

$$\partial_F^\lambda(X) = (f_F^\lambda(X'))'.$$

y obtenemos lo que queríamos.  $\square$

Un caso particular del lema anterior es cuando  $\alpha = \infty$ .

**Corolario 0.2.**

$$\partial_F^\infty(X) = (v_F(X'))'. \quad (5)$$

## 1. Nociones de apilamiento

Los operadores definidos hasta ahora se relacionan por medio de las nociones de apilado y fuertemente apilado.

**Definición 1.1.** Consideremos  $S \in \text{Top}$ .

1. Un conjunto  $Q \in \mathcal{Q}_S$  es apilado si  $\overline{Q} = \partial_F^\infty(S)$  y es fuertemente apilado si  $v_F = [Q']$ .
2. El espacio  $S$  es apilado o fuertemente apilado si cada  $Q \in \mathcal{Q}_S$  es apilado o fuertemente apilado, respectivamente.

La anterior es la noción sensible a puntos introducida por Sexton y Simmons en [SS06] (Definición 6.1) y cumplen que fuertemente apilado implica apilado. Nosotros damos las nociones libres de puntos, es decir, las definiciones en Frm.

**Definición 1.2.** Siguiendo la notación anterior, consideremos  $A \in \text{Frm}$ . Decimos que  $A$  es:

1. apilado si  $(\mathcal{U}_*[Q'])\mathcal{U}(0) = v_F(0)$ .
2. fuertemente apilado si  $\mathcal{U}_*[Q']\mathcal{U} = v_F$ .

Trivialmente tenemos que fuertemente apilado implica apilado. Nuestro objetivo es demostrar que las propiedades anteriores son conservativas, es decir, que un espacio  $S$  es apilado (fuertemente apilado) si y sólo si su marco de abiertos  $\mathcal{OS}$  es apilado (fuertemente apilado). Antes de hacer esto necesitamos el siguiente lema auxiliar.

**Lema 1.3.** Si  $A = \mathcal{OS}$  y  $E \subseteq S$  se cumple que

$$\mathcal{U}_*[E]\mathcal{U} = [E].$$

*Demostración.* Como el marco  $A$  es espacial se cumple que  $\mathcal{U}$  es un isomorfismo. De aquí que si  $U \in \mathcal{O}\text{pt } A$  existe  $V \in \text{pt } A$  tal que  $U = \mathcal{U}(V)$  y como  $U \in \text{pt } A$ , se cumple que  $U = V$ . Luego

$$\begin{aligned} (\mathcal{U}_*[E]\mathcal{U})(U) &= \mathcal{U}_*[E](\mathcal{U}(U)) = \mathcal{U}_*([E](U)) \\ &= \mathcal{U}_*(E \cup U)^\circ = \bigcup\{W \in \mathcal{OS} \mid W \subseteq (E \cup U)^\circ\} \\ &= (E \cup U)^\circ = [E](U). \end{aligned}$$

Por lo tanto  $\mathcal{U}_*[E]\mathcal{U} = [E]$ . □

**Proposición 1.4.** Las nociones de fuertemente apilado y apilado son conservativas.

*Demostración.* Consideremos  $S \in \text{Top}$ ,  $A = \mathcal{OS}$ ,  $F \in A^\wedge$  y  $Q \in \mathcal{QS}$ .

Primero, supongamos que  $S$  es fuertemente apilado. De aquí que  $v_F = [Q']$  y por el Lema 1.3 tenemos que  $\mathcal{U}_*[Q']\mathcal{U} = [Q'] = v_F$ . Por lo tanto  $\mathcal{OS}$  es fuertemente apilado.

Supongamos ahora que  $S$  es apilado. Por lo anterior se cumple que

$$\overline{Q} = \partial_F^\infty(S) \iff \overline{Q}' = (\partial_F^\infty(S))'.$$

Además,

$$\begin{aligned}
(\mathcal{U}_*[Q']\mathcal{U})(\emptyset) &= \mathcal{U}_*([Q'](\{V \in \text{pt } \mathcal{OS} \mid \emptyset \not\subseteq V\})) \\
&= \mathcal{U}_*([Q'](\emptyset)) = \mathcal{U}_*(Q')^\circ \\
&= \bigcup\{W \in \mathcal{OS} \mid W \subseteq (Q')^\circ\} \\
&= (Q')^\circ = \overline{Q}'.
\end{aligned}$$

Por el Corolario 0.2 tenemos que  $v_F(\emptyset) = (\partial_F^\infty(\emptyset'))'$ . Por lo tanto

$$v_F(\emptyset) = (\mathcal{U}_*[Q']\mathcal{U})(\emptyset),$$

es decir,  $\mathcal{OS}$  es apilado.

□

## 2. El marco $[0, 1]$

## 3. Actividades realizadas

Durante el presente periodo, se llevaron a cabo las siguientes actividades:

1. Definimos las nociones libres de puntos de apilado y fuertemente apilado.
2. Verificamos que las nociones anteriores son conservativas.
- 3.

## Referencias

- [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, *An ordinal indexed hierarchy of separation properties*, to appear (2006).