

## LENGUAJES Y COMPILADORES

**Repaso.** La clase pasada consideramos la definición en Haskell

```
g :: Int → Int
g n = if n == 0 then 0
      else if n == 1 then 1
            else g (n-2)
```

Vimos que su significado es una función  $f$  que satisfaga

$$(1) \quad f \ n = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ 1 & \text{si } n = 1 \\ f \ (n - 2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases}$$

Pero también vimos que no hay una única que lo satisfaga:  $mod2$ ,  $modRara$ ,  $modFea$ , etc. De todas ellas, la que intuitivamente quisiéramos asociar a  $g$  es  $mod2$ , definida por

$$mod2 \ n = \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \geq 0 \\ \perp & \text{caso contrario} \end{cases}$$

es decir, la menos definida de las funciones que satisfacen (1). Comenzamos a introducirnos en la teoría de dominios que hoy nos va a dar una herramienta, un teorema, para hallar sistemáticamente soluciones a ecuaciones como (1).

Introducimos las nociones de orden parcial, orden discreto, orden llano, cadena (interesante y no interesante), predominio, dominio, espacio de funciones, lifting.

Mencionamos que si  $Q$  es un orden parcial, predominio o dominio,  $P \rightarrow Q$  también lo es con el orden, supremo o mínimo definido punto a punto.

**Morfismos.** Vimos 3 componentes en la definición de un dominio: el orden parcial, el supremo, el elemento mínimo. Cuando una función preserva alguna de estas componentes recibe un nombre especial:

*Monotonía.* Sean  $P$  y  $Q$  órdenes parciales con  $\leq_P$  y  $\leq_Q$ , y sea  $f \in P \rightarrow Q$ . Se dice que  $f$  es **monótona** si  $f$  preserva orden, es decir, si  $x \leq_P y \Rightarrow f \ x \leq_Q f \ y$ .

Ejemplos. Las funciones constantes son monótonas. La función identidad en cualquier conjunto ordenado es monótona.

Las funciones monótonas de  $\mathbb{B}_\perp$  en  $\mathbb{B}_\perp$  son

- las funciones constantes (hay 3 de ellas),
- las que mandan  $\perp$  en  $\perp$  (ojo al contar, que entre éstas 9 se encuentra también la función constante  $\perp$ ).

En total son 11.

*Proposición 1.* Si  $f$  es monótona,  $f$  aplicada a los elementos de una cadena devuelve una cadena.

*Demostración.* Si  $p_0 \leq_P p_1 \leq_P p_2 \leq_P p_3 \leq_P \dots \leq_P p_n \leq_P \dots$  es una cadena, entonces claramente  $f p_0 \leq_Q f p_1 \leq_Q f p_2 \leq_Q f p_3 \leq_Q \dots \leq_Q f p_n \leq_Q \dots$  también.

*Proposición 2.* Si  $f$  es monótona, entonces  $f$  preserva el supremo de cadenas no interesantes.

*Demostración.* Si  $p_0 \leq_P p_1 \leq_P p_2 \leq_P p_3 \leq_P \dots \leq_P p_n \leq_P p_n \leq_P p_n \leq_P \dots$  donde  $p_n$  es el supremo, entonces aplicando  $f$  a cada uno de los elementos de la cadena  $f p_0 \leq_Q f p_1 \leq_Q f p_2 \leq_Q f p_3 \leq_Q \dots \leq_Q f p_n \leq_Q f p_n \leq_Q f p_n \leq_Q \dots$  donde  $f p_n$  es el supremo. O sea,  $f$  del supremo es el supremo.

Pero por más que sea monótona,  $f$  puede no preservar el supremo de cadenas interesantes, como lo muestra el siguiente ejemplo. Sea  $f \in \mathbb{N}^\infty \rightarrow \{\top\}_\perp$  entre el dominio vertical y el dominio llano de 2 elementos:

$$\begin{array}{ccc}
 \infty & & \\
 \vdots & & \\
 3 & & \\
 2 & \xrightarrow{f} & \\
 1 & & \top \\
 0 & & \perp
 \end{array}$$

sea  $f$  tal que manda todos los naturales a  $\perp$  y manda  $\infty$  a  $\top$ . Claramente es monótona. Pero no preserva el supremo de la cadena  $0 \leq 1 \leq 2 \leq 3 \leq 4 \leq \dots$ . En efecto, el supremo de esa cadena es  $\infty$ , y  $f$  de dicho supremo es  $\top$ . Pero si aplico  $f$  a cada miembro de la cadena obtengo  $\perp \leq \perp \leq \perp \leq \perp \leq \dots$  cuyo supremo es  $\perp \neq \top$ . Por lo tanto el supremo no se preserva.

Entonces, una función monótona  $f \in P \rightarrow Q$  entre predominios  $P$  y  $Q$  puede no preservar el supremo de las cadenas interesantes. Es decir, puede ocurrir que para alguna cadena interesante  $p_0 \leq_P p_1 \leq_P p_2 \leq_P p_3 \leq_P \dots \leq_P p_n \leq_P \dots$ , se dé la desigualdad  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) \neq f \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})$ . Pero podemos demostrar que para toda cadena interesante  $p_0 \leq_P p_1 \leq_P p_2 \leq_P p_3 \leq_P \dots \leq_P p_n \leq_P \dots$  al menos se cumple  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) \leq_Q f \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})$ :

*Proposición 3.* Si la función  $f \in P \rightarrow Q$  entre predominios es monótona entonces  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\})$  existe y  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) \leq_Q f \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})$ .

*Demostración.* Sea  $f$  monótona y  $p_0 \leq_P p_1 \leq_P p_2 \leq_P p_3 \leq_P \dots \leq_P p_n \dots$  una cadena interesante (para las no interesantes ya vimos que el supremo se preserva). Para todo  $j$ ,  $p_j \leq_P \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})$ . Como  $f$  es monótona, para todo  $j$ ,  $f p_j \leq_Q f \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})$ . Como eso vale para todo  $j$ ,  $f \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})$  es cota superior de  $\{f p_0, f p_1, f p_2, \dots\}$ , que por proposición 1 es una cadena y por ser  $Q$  predominio su supremo existe. Como  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\})$  es la menor tal cota,  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) \leq_Q f \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})$ .

En el ejemplo anterior,  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) = \perp$  y  $f \sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\}) = \top$ .

Como vimos en el último ejemplo, monotonía no alcanza para que se preserve el supremo de cadenas interesantes. A las funciones que preservan supremos se las llama continuas:

*Continuidad.* Sean  $P$  y  $Q$  predomios con  $\leq_P$  y  $\leq_Q$  respectivamente y  $\sup_P$  y  $\sup_Q$  respectivamente. Sea  $f \in P \rightarrow Q$ . Se dice que  $f$  es **continua** si  $f$  preserva supremos de cadenas, es decir, si  $p_0 \leq_P p_1 \leq_P p_2 \leq_P p_3 \leq_P \dots \leq_P p_n \dots$  entonces el supremo  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\})$  existe y  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) = f(\sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\}))$ .

Observar que, a priori, no puedo asegurar que  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\})$  exista ya que no es seguro que  $f p_0, f p_1, \dots, f p_n, \dots$  sea una cadena. Lo sería si  $f$  fuera monótona.

*Proposición 4.* Si  $f$  es continua, entonces  $f$  es monótona.

*Demostración.* Supongamos  $f \in P \rightarrow Q$  continua. Sea  $x \leq_P y$ . Entonces,  $x \leq_P y \leq_P y \leq_P y \leq_P \dots$  es una cadena (no interesante) cuyo supremo es  $y$ . Como  $f$  es continua,  $\sup_Q(\{f x, f y, f y, f y, \dots\})$  existe y es igual a  $f(\sup_P(\{x, y, y, y, \dots\}))$ . Pero el primer miembro de esa igualdad es  $\sup_Q(\{f x, f y\})$  y el segundo es  $f(\sup_P(\{x, y\})) = f y$ . Por lo tanto,  $\sup_Q(\{f x, f y\}) = f y$ , o sea,  $f x \leq_Q f y$ .

La inversa no vale. Monotonía implica que  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\})$  existe, también implica que la igualdad  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) = f(\sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\}))$  vale para las cadenas no interesantes, pero para las interesantes sólo implica la validez de la desigualdad  $\sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\}) \leq_Q f(\sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\}))$ .

*Corolario.* Sean  $P$  y  $Q$  predomios con  $\leq_P$  y  $\leq_Q$  respectivamente y  $\sup_P$  y  $\sup_Q$  respectivamente. Sea  $f \in P \rightarrow Q$  monótona. Entonces,  $f$  es continua sii para toda cadena interesante  $p_0 \leq_P p_1 \leq_P p_2 \leq_P p_3 \leq_P \dots \leq_P p_n \leq_P \dots$  la desigualdad  $f(\sup_P(\{p_i | i \in \mathbb{N}\})) \leq_Q \sup_Q(\{f p_i | i \in \mathbb{N}\})$  también vale.

Ahora resulta fácil comprobar que las funciones constantes son continuas y que la identidad también lo es. ¿Cuáles son las funciones continuas de  $\mathbb{B}_\perp$  en  $\mathbb{B}_\perp$  (son todas las monótonas ya que no hay cadenas interesantes en  $\mathbb{B}_\perp$ ).

*Funciones estrictas.* Sean  $D$  y  $D'$  dominios con  $\perp$  y  $\perp'$  respectivamente. Se dice que la función  $f \in D \rightarrow D'$  es **estricta** si  $f$  preserva elemento mínimo, es decir, si  $f \perp = \perp'$ .

Las constantes no son estrictas (salvo la constante que siempre devuelve  $\perp'$ ). La identidad es siempre estricta. ¿Cuáles son las funciones continuas estrictas de  $\mathbb{B}_\perp$  en  $\mathbb{B}_\perp$ ?

#### TEOREMA DEL MENOR PUNTO FIJO

*Teorema.* Sea  $D$  un dominio, y  $F \in D \rightarrow D$  continua. Entonces  $\sup(F^i \perp)$  existe y es el menor punto fijo de  $F$ .

*Demostración.* Como  $\perp$  es el elemento mínimo,  $\perp \leq F \perp$ . Como  $F$  es continua,  $F$  es monótona. Aplicando  $F$  a ambos lados obtenemos

$$F \perp \leq F(F \perp) = F^2 \perp$$

Iterando esto obtenemos  $\perp \leq F \perp \leq F^2 \perp \leq F^3 \perp \leq \dots$ , es decir que  $\{F^i \perp | i \in \mathbb{N}\}$  es una cadena y por lo tanto el supremo  $x = \sup(\{F^i \perp | i \in \mathbb{N}\})$  existe.

Veamos que es punto fijo de  $F$ , es decir, que  $F x = x$ :

$$\begin{aligned} F x &= F \sup(\{F^i \perp | i \in \mathbb{N}\}) \\ &= \sup(\{F(F^i \perp) | i \in \mathbb{N}\}) \\ &= \sup(\{F^{i+1} \perp | i \in \mathbb{N}\}) \\ &= \sup(\{F^i \perp | i \in \mathbb{N}\}) \\ &= x \end{aligned}$$

Veamos que es el menor de ellos. Sea  $y$  punto fijo de  $F$ , es decir  $F y = y$ . Veamos que  $x \leq y$ . Claramente  $\perp \leq y$  por ser elemento mínimo. Como  $F$  es monótona, se obtiene  $F \perp \leq F y = y$ . Iterando, obtenemos  $F^i \perp \leq y$  para todo  $i$ . Es decir,  $y$  es cota superior de la cadena  $\{F^i \perp | i \in \mathbb{N}\}$ . Como el supremo es la menor de esas cotas,

$$\begin{aligned} x &= \sup(\{F^i \perp | i \in \mathbb{N}\}) \\ &\leq y \end{aligned}$$

**Aplicando al problema original.** Queríamos encontrar la menor solución a la ecuación (1). Definimos  $F \in (\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_\perp) \rightarrow (\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_\perp)$  por

$$F f n = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ 1 & \text{si } n = 1 \\ f(n-2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases}$$

Así,  $F f n$  es un nombre para la parte derecha de la ecuación (1), que ahora se puede reescribir

$$f n = F f n$$

O más brevemente,  $f = F f$ . Es decir que buscar una solución a la ecuación (1) es lo mismo que buscar un punto fijo de  $F$ . Y buscar la menor solución es lo mismo que buscar el menor punto fijo de  $F$ . Asumiendo que  $F$  es continua, la menor solución es  $\sup(F^i \perp')$  donde  $\perp'$  es el elemento mínimo de  $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_\perp$ , es decir, la función que devuelve siempre  $\perp$ , que escribimos también  $n \mapsto \perp$ .

Resta comprobar que  $F$  es continua, y que  $\sup(F^i \perp')$  es *mod*2. Dejemos por el momento la prueba de continuidad de  $F$ , y calculemos  $\sup(F^i \perp')$  asumiendo que lo es.

Por simplicidad en las cuentas conviene observar que  $F$  admite una definición un poco más compacta:

$$F f n = \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ f(n-2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases}$$

Calculemos  $F^i \perp'$ .

Si  $i = 0$ ,  $F^i \perp' = F^0 \perp' = \perp' = n \mapsto \perp$ .

Si  $i = 1$ ,

$$\begin{aligned} F^i \perp' &= F^1 \perp' \\ &= F \perp' \\ &= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ \perp'(n-2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases} \\ &= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases} \end{aligned}$$

Si  $i = 2$ ,

$$\begin{aligned}
F^i \perp' &= F^2 \perp' \\
&= F (F^1 \perp') \\
&= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ F^1 \perp' (n - 2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases} \\
&= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ n - 2 & \text{si } n \notin \{0, 1\} \wedge n - 2 \in \{0, 1\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1\} \wedge n - 2 \notin \{0, 1\} \end{cases} \\
&= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ n - 2 & \text{si } n \in \{2, 3\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1, 2, 3\} \end{cases} \\
&= n \mapsto \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \in \{0, 1, 2, 3\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1, 2, 3\} \end{cases}
\end{aligned}$$

Se puede comprobar por inducción en  $i$  que

$$(2) \quad F^i \perp' = n \mapsto \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \in \{0, 1, \dots, 2 * i - 1\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1, \dots, 2 * i - 1\} \end{cases}$$

En efecto, para  $i = 0$  el conjunto  $\{0, 1, \dots, 2 * i - 1\}$  es vacío, por ello la fórmula (2) equivale en este caso a  $\perp' = F^i \perp'$ . Aprovechando que hemos calculado explícitamente  $F^1 \perp'$  y  $F^2 \perp'$ , el lector puede comprobar que la fórmula general (2) coincide también en esos casos.

En general, asumiendo que  $F^i \perp'$  satisface (2), lo demostramos para  $i + 1$ :

$$\begin{aligned}
F^{i+1} \perp' &= F (F^i \perp') \\
&= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ F^i \perp' (n - 2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases} \\
&= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ (n - 2) \% 2 & \text{si } n \notin \{0, 1\} \wedge n - 2 \in \{0, 1, \dots, 2 * i - 1\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1\} \wedge n - 2 \notin \{0, 1, \dots, 2 * i - 1\} \end{cases} \\
&= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ (n - 2) \% 2 & \text{si } n \in \{2, 3, \dots, 2 * i + 1\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1, \dots, 2 * i + 1\} \end{cases} \\
&= n \mapsto \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \in \{0, 1, \dots, 2 * i + 1\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1, \dots, 2 * i + 1\} \end{cases} \\
&= n \mapsto \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \in \{0, 1, \dots, 2 * (i + 1) - 1\} \\ \perp & \text{si } n \notin \{0, 1, \dots, 2 * (i + 1) - 1\} \end{cases}
\end{aligned}$$

Intuitivamente, cuando  $i$  crece, el conjunto  $\{0, 1, \dots, 2^i + 1\}$  se aproxima a  $\mathbb{N}$ , y  $F^i \perp'$  a  $mod2$ , cuya definición recordamos:

$$mod2 = n \mapsto \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \geq 0 \\ \perp & \text{si } n < 0 \end{cases}$$

A continuación comprobaremos que  $mod2$  es el supremo de la cadena  $F^0 \perp' \leq F^1 \perp' \leq F^2 \perp' \leq \dots$  (que es una cadena se puede demostrar, aunque en realidad es consecuencia de que  $F$  es continua (y por ello monótona), prueba que aún no hemos hecho).

Primero demostramos que para todo  $i \in \mathbb{N}$ ,  $F^i \perp' \leq' \text{mod}2$ . Para ello, demostramos que para todo  $n \in \mathbb{Z}$ ,  $F^i \perp' n \leq \text{mod}2 n$ . Si  $n \in \{0, 1, \dots, 2 * i - 1\}$  vale la igualdad. En caso contrario,  $F^i \perp' n = \perp \leq \text{mod}2 n$ .

Por lo tanto,  $\text{mod}2$  es cota superior. Veamos que es supremo. Sea  $f$  tal que  $\forall i \in \mathbb{N}$   $F^i \perp' \leq' f$ . Veamos que  $\text{mod}2 \leq' f$ . Sea  $n \in \mathbb{Z}$ , si  $n \geq 0$ , sea  $i = n/2 + 1$ , tenemos  $\text{mod}2 n = n \% 2 = F^i \perp' n \leq f n$ . Si  $n < 0$ ,  $\text{mod}2 n = \perp \leq f n$ . Por lo tanto  $\text{mod}2 \leq' f$ .

Sólo resta demostrar que  $F$  es continua. Veamos primero que es monótona. Sea  $f \leq' g$ . Para comprobar que  $F f \leq' F g$  sea  $n \in \mathbb{Z}$ . Si  $n \in \{0, 1\}$ ,  $F f n = n = F g n$ . Si  $n \notin \{0, 1\}$ ,  $F f n = f (n - 2) \leq g (n - 2) = F g n$ .

Como  $F$  es monótona, para demostrar continuidad basta con demostrar que para toda cadena interesante  $f_0 \leq' f_1 \leq' f_2 \leq' \dots$  de funciones en  $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_\perp$ , se satisface  $F (\sup'\{f_i | i \in \mathbb{N}\}) \leq' \sup'\{F f_i | i \in \mathbb{N}\}$ . Recordemos que por la definición de  $F$ ,

$$\begin{aligned} F (\sup'\{f_i | i \in \mathbb{N}\}) &= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ \sup'\{f_i | i \in \mathbb{N}\} (n - 2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases} \\ &= n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ \sup\{f_i (n - 2) | i \in \mathbb{N}\} & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases} \end{aligned}$$

y por otro lado, para cada  $i \in \mathbb{N}$

$$F f_i = n \mapsto \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ f_i (n - 2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \end{cases}$$

Si  $n \in \{0, 1\}$ ,  $F (\sup'\{f_i | i \in \mathbb{N}\}) n = n = \sup'\{F f_i n | i \in \mathbb{N}\}$ . Si  $n \notin \{0, 1\}$ ,  $F (\sup'\{f_i | i \in \mathbb{N}\}) n = \sup\{f_i (n - 2) | i \in \mathbb{N}\} = \sup\{F f_i n | i \in \mathbb{N}\} = \sup'\{F f_i | i \in \mathbb{N}\} n$ .

Hemos demostrado  $F (\sup'\{f_i | i \in \mathbb{N}\}) = \sup'\{F f_i | i \in \mathbb{N}\}$ , que obviamente implica  $F (\sup'\{f_i | i \in \mathbb{N}\}) \leq' \sup'\{F f_i | i \in \mathbb{N}\}$ . Uno puede preguntarse si valió la pena demostrar monotonía: por lo menos eso nos ahorró la demostración de la existencia de  $\sup'\{F f_i | i \in \mathbb{N}\}$ .