

# caracterización-conjunto-pr

Un conjunto  $S$  es  $\Sigma$ -pr  $\iff$  es el dominio de alguna función  $\Sigma$ -pr. (Solo caso composición)

## $\Sigma$ -pr implica dominio

Predecesor de la característica. Solo va a estar definido para retorno 1.

Tomemos la función  $f = Pred \circ \chi_S^{\omega \times \Sigma^*}$ .

Claramente  $Dom(f) = S$ .

## Dominio de $\Sigma$ -pr es pr

Probaremos por inducción en  $k$  que  $Dom(F)$  es  $\Sigma$ -pr para cada  $F \in PR_k^\Sigma$

### (Caso 0)

Trivial

Tenemos las siguientes funciones en  $PR_k^\Sigma$

- $Succ : \omega \rightarrow \omega$
- $Pred : N \rightarrow \omega$
- $C_0^{0,0} : \{\diamond\} \rightarrow \omega$
- $C_\epsilon^{0,0} : \{\diamond\} \rightarrow \omega$
- $d_a : \Sigma^* \rightarrow \Sigma^* \quad a \in \Sigma$
- $p_j^{n,m} : \omega^n \times \Sigma^{*m} \rightarrow \omega \quad n, m \geq 0$
- $p_j^{n,m} : \omega^n \times \Sigma^{*m} \rightarrow \Sigma^* \quad n, m \geq 0$

Y es trivial ver que todos sus dominios  $(\omega^n \times \Sigma^{*m}, \omega, \Sigma^*, N, \{\diamond\})$  son  $\Sigma$ -pr.

## (Caso k+1)

Buscamos definir la característica de la composición en base a los dominios de las funciones.

Clave 0: Por hipótesis todas las funciones y sus dominios van a ser  $\Sigma$ -pr.

Clave 1: Toda función  $f$   $\Sigma$ -pr no total es la restricción de otra  $\bar{f}$   $\Sigma$ -total

Clave 2: Definimos el conjunto  $S$   $\Sigma$ -pr como la intersección de los dominios. Es decir que tenemos su característica.

Usamos las claves para definir la función  $\chi_{D_F}^{\omega^n \times \Sigma^{*m}} = \chi_{D_g}^{\omega^n \times \Sigma^{*m}} \circ [\bar{g}_1, \dots, \bar{g}_{n+m}] \wedge \chi_S^{\omega^n \times \Sigma^{*m}}$

(Para esta proposición solo se pide el caso de las composición)

Sea  $F = g \circ [g_1, \dots, g_n, g_{n+1}, \dots, g_{n+m}]$  con  $g, g_1, \dots, g_{n+m} \in PR_k^\Sigma$ .

Luego tenemos que, para  $l, k, n, m \geq 0$

$$\begin{aligned} g : D_g &\subseteq \omega^n \times \Sigma^{*m} \rightarrow O, O \in \{\omega, \Sigma^*\} \\ g_i : D_{g_i} &\subseteq \omega^l \times \Sigma^{*k} \rightarrow \omega, i = 1, \dots, n \\ g_i : D_{g_i} &\subseteq \omega^l \times \Sigma^{*k} \rightarrow \Sigma^*, i = n+1, \dots, n+m \end{aligned}$$

Si  $F = \emptyset$  entonces  $D_F = \emptyset$  y claramente es  $\Sigma$ -pr.

Caso contrario...

Por [lema 18](#) tenemos que hay funciones  $\Sigma$ -pr  $\bar{g}_1, \dots, \bar{g}_{n+m}$  que son  $\Sigma$ -totales tales que:

$$g_i = \bar{g}_i|_{D_{g_i}} \text{ para } i = 1, \dots, n+m$$

Luego, por Hipótesis Inductiva tenemos que los conjuntos  $D_g, D_{g_i} i = 1, \dots, n+m$  son  $\Sigma$ -pr y por lo tanto

$$S = \bigcap_{i=1}^{n+m} D_{g_i}$$

Por lo tanto  $S$  también es lo es.

Finalmente notar que

$$\chi_{D_F}^{\omega^n \times \Sigma^{*m}} = \chi_{D_g}^{\omega^n \times \Sigma^{*m}} \circ [\bar{g}_1, \dots, \bar{g}_{n+m}] \wedge \chi_S^{\omega^n \times \Sigma^{*m}}$$