

## 3.5. Imagen inversa de un homomorfismo

Dado un homomorfismo  $h : \Sigma^* \rightarrow \Gamma^*$  y un lenguaje  $B \subseteq \Gamma^*$ , la **imagen inversa de  $A$  por  $h$**  es

$$h^{-1}(B) := \{u \in \Sigma^* : h(u) \in B\}.$$

La regularidad es también preservada por imágenes inversas de homomorfismos, tal como lo afirma el siguiente teorema.

**3.5.1 Teorema.** *Sea  $h : \Sigma^* \rightarrow \Gamma^*$  un homomorfismo y  $B \subseteq \Gamma^*$  un lenguaje regular sobre  $\Gamma$ . La imagen inversa  $h^{-1}(B)$  es un lenguaje regular sobre  $\Sigma$ .*

Demostración: Comenzando con un AFD  $M = (\Gamma, Q, q_0, F, \delta)$  que acepte a  $B$  podemos construir un AFD  $M' = (\Sigma, Q, q_0, F, \delta')$  que acepte  $h^{-1}(B)$ . La función de transición  $\delta'$  se define mediante  $\delta'(q, a) = \delta(q, h(a))$  (aquí se usa la función extendida  $\delta$ , según la [definición 2.5.2](#)). No es difícil demostrar por inducción sobre  $w$  que  $\delta'(q_0, w) = \delta(q_0, h(w))$ , para toda cadena  $w \in \Sigma^*$ . Como los estados de aceptación de  $M$  y  $M'$  coinciden,  $M'$  acepta a  $w$  si y sólo si  $M$  acepta a  $h(w)$ . Por lo tanto,

$$w \in L(M') \iff h(w) \in L(M) = B \iff w \in h^{-1}(B)$$

Esto quiere decir que  $L(M') = h^{-1}(B)$ . □

Con la ayuda del [teorema 3.5.1](#) y de las demás propiedades de clausura también podemos concluir que ciertos lenguajes no son regulares.

**Ejemplo** El lenguaje  $L = \{0^n 10^n : n \geq 1\}$  no es regular ya que si lo fuera, también lo sería  $h^{-1}(L)$  donde  $h$  es el homomorfismo  $h(0) = h(1) = 0$ ,  $h(2) = 1$ . Pero

$$h^{-1}(L) = \left\{ \{0, 1\}^n 2 \{0, 1\}^n : n \geq 1 \right\}.$$

Entonces  $h^{-1}(L) \cap 0^* 2 1^*$  sería regular; este último lenguaje es igual a  $\{0^n 2 1^n : n \geq 1\}$ . Finalmente, por medio del homomorfismo  $g(0) = 0$ ,  $g(1) = 1$ ,  $g(2) = \lambda$  se concluiría que  $g(\{0^n 2 1^n : n \geq 1\}) = \{0^n 1^n : n \geq 1\}$  es regular, lo cual sabemos que no es cierto.

### Ejercicios de la sección 3.5

Por medio de un razonamiento similar al del ejemplo de esta sección, demostrar que los siguientes lenguajes sobre  $\Sigma = \{0, 1\}$  no son regulares:

1.  $L = \{ww : w \in \Sigma^*\}$ . Ayuda: intersectar primero  $L$  con  $0^*10^*1$ .
2.  $L = \{ww^R : w \in \Sigma^*\}$ . Ayuda: intersectar primero  $L$  con  $0^*110^*$ .