

# Teorema del polinomio generador

---

Sea  $C$  un código cíclico de dimensión  $k$  y longitud  $n$ , y sea  $g(x)$  su polinomio generador. Probar que:

1.  $C$  está formado por los múltiplos de  $g(x)$  de grado menor que  $n$ :

$$C = \{p(x) : gr(p) < n \wedge g(x)|p(x)\}$$

2.  $C = \{v(x) \odot g(x) : v \text{ es un polinomio cualquiera}\}$
  3.  $gr(g(x)) = n - k$
  4.  $g(x)|(1 + x^n)$
- 

Para ello, veamos punto a punto.

## 1. y 2.

Tenemos que demostrar que:

- $C$  está formado por los múltiplos de  $g(x)$  de grado menor que  $n$ :  
 $C = \{p(x) : gr(p) < n \wedge g(x)|p(x)\}$
- $C = \{v(x) \odot g(x) : v \text{ es un polinomio cualquiera}\}$

Consideremos  $C_1 = \{p(x) : gr(p) < n \wedge g(x)|p(x)\}$  y  $C_2 = \{v(x) \odot g(x) : v \text{ es un polinomio cualquiera}\}$

Sabemos que un código cíclico es un **ideal**. Es decir, que sea  $C$  un código cíclico,  $w \in C$  y  $v$  una palabra cualquiera, entonces  $v \odot w \in C$ .

Como en  $C_2$  tenemos que  $g(x) \in C$ , luego, por la anterior propiedad,  $v(x) \odot g(x) \in C$ . Por ello mismo, entonces,  $C_2 \subseteq C$  [P1].

Sea  $p(x) \in C$ , consideramos que se divide  $p(x)$  por  $g(x)$  obteniendo  $q(x), r(x) : gr(r) < gr(g) \wedge p(x) = q(x)g(x) + r(x)$ . Dado esto, veamos:

$$r(x) = p(x) + q(x)g(x) \text{ ya que estamos en } Z_2$$

$$r(x) = r(x) \bmod(1 + x^n) \text{ ya que } gr(r) < gr(g) < n$$

$$p(x) = p(x) \bmod(1 + x^n) \text{ ya que } gr(p) < n \text{ porque } p(x) \in C$$

Luego, podemos considerar que:

$$\begin{aligned}
r(x) &= r(x) \bmod(1 + x^n) \text{ por lo visto antes} \\
&= [p(x) + q(x)g(x)] \bmod(1 + x^n) \text{ reemplazando} \\
&= p(x) + [q(x)g(x) \bmod(1 + x^n)] \text{ por lo visto antes} \\
&= p(x) + q(x) \odot g(x) \text{ por def. de } \odot
\end{aligned}$$

Ahora, como  $p(x) \in C$ ,  $q(x) \odot g(x) \in C$  y  $C$  es lineal, entonces  $r(x) \in C$ .

Sin embargo, como  $gr(r) < gr(g)$  que es el polinomio *no nulo* de *menor* grado de  $C$ , entonces  $r = 0$ .

Luego, esto significa que  $p(x) = q(x)g(x) + r(x) = q(x)g(x)$ , lo cual, por definición, está en  $C_1$ .

Por ello, entonces, llegamos a que  $C \subseteq C_1$  [P2].

Ahora, viendo el mismo  $p(x) \in C_1$ , si aplicamos módulo a la última igualdad tenemos que  $p(x) = q(x)g(x) \bmod(1 + x^n) = q(x) \odot g(x)$ . Luego, por definición, podemos ver entonces que  $p(x) \in C_2$ , por lo que  $C_1 \subseteq C_2$  [P3].

Luego, entonces, como por [P1], [P2], [P3] tenemos que  $C_2 \subseteq C$ ,  $C \subseteq C_1$ ,  $C_1 \subseteq C_2$ , entonces llegamos a que  $C = C_1 = C_2$  demostrando las primeras dos partes.

### 3.

Tenemos que demostrar que:

- $gr(g(x)) = n - k$

Sea  $t$  el grado de  $g(x)$ , por (1) sabemos que  $p(x) \in C$  si es de la forma  $q(x)g(x)$  para algún polinomio  $q(x)$ .

Como el grado de los elementos de  $C$  es menor que  $n$ , entonces  $gr(q(x)g(x)) < n$ . Luego,  $gr(q(x)) < n - t$ .

Por lo tanto, entonces, la cardinalidad de  $C$  es igual a la cantidad del conjunto de polinomios de grado menor que  $n - t$ . Como tenemos  $2^{n-t}$  posibles polinomios y como  $C$  es lineal y su cardinalidad es  $2^k$ , llegamos a que  $n - t = k$ .

Luego,  $t = n - k$  demostrando este punto.

### 4.

Tenemos que demostrar que:

- $g(x) | (1 + x^n)$

Dividimos  $(1 + x^n)$  por  $g(x)$  obteniendo  $q(x), r(x)$  con  $gr(r) < gr(g) < n$  tal que

$$1 + x^n = q(x)g(x) + r(x).$$

Por ello,  $r(x) = 1 + x^n + q(x)g(x)$

Ahora, como  $gr(r) < n$ , tenemos que  $r(x) = r(x) \bmod(1 + x^n)$  y como

$$0 = (1 + x^n) \bmod(1 + x^n), \text{ llegamos a que } r(x) = q(x)g(x) \bmod(1 + x^n) = q(x) \odot g(x)$$

Luego de esto, vemos que como  $r(x) = q(x) \odot g(x)$ , por (2) tenemos que  $r(x) \in C$ . Sin embargo, como  $r(x) < g(x)$  y  $g$  es el polinomio *no nulo* de menor grado, entonces  $r = 0$ .

Esto significa que  $1 + x^n = q(x)g(x) + r(x) = q(x)g(x)$ , por lo que  $g(x)|(1 + x^n)$ .  
Luego, se demuestra este punto.