

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^7$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^7$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Para describir C es mejor enumerar las coordenadas de 0 a $n-1$.

$$w = a_0 \dots a_{n-1} \in F \longleftrightarrow w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} \in F[x].$$

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^7$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Para describir C es mejor enumerar las coordenadas de 0 a $n-1$.

$$w = a_0 \dots a_{n-1} \in F \longleftrightarrow w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} \in F[x].$$

$$\text{Sea } I = (x^n - 1) \subseteq F[x] \text{ y } R = F[x] / I.$$

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^n$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Para describir C es mejor enumerar las coordenadas de 0 a $n-1$.

$$w = a_0 \dots a_{n-1} \in F \longleftrightarrow w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} \in F[x].$$

$$\text{Sea } I = (x^n - 1) \subseteq F[x] \text{ y } R = F[x] / I.$$

Cada $f(x) \in F[x]$ tiene un representante en R con grado menor o igual a $n-1$:

$$f(x) = (x^n - 1)q(x) + r(x) \\ \qquad \qquad \qquad \downarrow \\ \qquad \qquad \qquad w \in F^n.$$

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^7$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Para describir C es mejor enumerar las coordenadas de 0 a $n-1$.

$$w = a_0 \dots a_{n-1} \in F \longleftrightarrow w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} \in F[x].$$

$$\text{Sea } I = (x^n - 1) \subseteq F[x] \text{ y } R = F[x] / I.$$

Cada $f(x) \in F[x]$ tiene un representante en R con grado menor o igual a $n-1$:

$$f(x) = (x^n - 1)q(x) + r(x) \\ \qquad \qquad \qquad \downarrow \\ \qquad \qquad \qquad w \in F^n.$$

Prop: Un código C de longitud n es cíclico sii los elementos correspondientes forman un ideal en R .

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^7$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Para describir C es mejor enumerar las coordenadas de 0 a $n-1$.

$$w = a_0 \dots a_{n-1} \in F \longleftrightarrow w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} \in F[x].$$

$$\text{Sea } I = (x^n - 1) \subseteq F[x] \text{ y } R = F[x] / I.$$

Cada $f(x) \in F[x]$ tiene un representante en R con grado menor o igual a $n-1$:

$$f(x) = (x^n - 1)q(x) + r(x) \\ \qquad \qquad \qquad \downarrow \\ \qquad \qquad \qquad w \in F^n.$$

Prop: Un código C de longitud n es cíclico sii los elementos correspondientes forman un ideal en R .

Dem: El desplazamiento cíclico correspondiente a multiplicar por x :

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^7$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Para describir C es mejor enumerar las coordenadas de 0 a $n-1$.

$$w = a_0 \dots a_{n-1} \in F \longleftrightarrow w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} \in F[x].$$

$$\text{Sea } I = (x^n - 1) \subseteq F[x] \text{ y } R = F[x] / I.$$

Cada $f(x) \in F[x]$ tiene un representante en R con grado menor o igual a $n-1$:

$$f(x) = (x^n - 1)q(x) + r(x) \\ \downarrow \\ w \in F^n.$$

Prop: Un código C de longitud n es cíclico sii los elementos correspondientes forman un ideal en R .

Dem: El desplazamiento cíclico correspondiente a multiplicar por x :

$$\begin{array}{ccc} w = a_0 \dots a_{n-1} & \longrightarrow & a_{n-1} a_0 \dots a_{n-2} \\ \downarrow & & \downarrow \\ w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} & & a_{n-1} + a_0 x + \dots + a_{n-2} x^{n-1} \end{array}$$

Códigos ~~lineales~~ cíclicos

Def: Sea C un código lineal es un código cíclico si, para cada palabra código $c = c_1 \dots c_n \in C$, también la palabra $c_n c_1 \dots c_{n-1}$

Ejemplo

$$F = \mathbb{F}_2, \quad C \subseteq F^n$$

$$C = \{ (0,0,0,0,0,0,0), (1,1,0,0,1,0,1), (1,1,1,0,0,1,0), (0,1,1,1,0,0,1), \\ (1,0,1,1,1,0,0), (0,1,0,1,1,1,0), (0,0,1,0,1,1,1), (1,0,0,1,0,1,1) \}$$

Para describir C es mejor enumerar las coordenadas de 0 a $n-1$.

$$w = a_0 \dots a_{n-1} \in F \longleftrightarrow w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} \in F[x].$$

$$\text{Sea } I = (x^n - 1) \subseteq F[x] \text{ y } R = F[x] / I.$$

Cada $f(x) \in F[x]$ tiene un representante en R con grado menor o igual a $n-1$:

$$f(x) = (x^n - 1)q(x) + r(x) \\ \qquad \qquad \qquad \downarrow \\ \qquad \qquad \qquad w \in F^n.$$

Prop: Un código C de longitud n es cíclico sii los elementos correspondientes forman un ideal en R .

Dem: El desplazamiento cíclico correspondiente a multiplicar por x :

$$\begin{array}{ccc} w = a_0 \dots a_{n-1} & \longrightarrow & a_{n-1} a_0 \dots a_{n-2} \\ \downarrow & & \downarrow \\ w(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_{n-1} x^{n-1} & & a_{n-1} + a_0 x + \dots + a_{n-2} x^{n-1} \end{array}$$

$$x w(x) = a_0 x + a_1 x^2 + \dots + a_{n-2} x^{n-1} + a_{n-1} x^n \stackrel{!}{=} \text{ en } R \quad x^n - 1 = 0 \Leftrightarrow x^n = 1!$$

Ahora, si C es un ideal, es cerrado por suma y multiplicación por un escalar (i.e.: C es un código lineal), y por x (y C es $c_{\text{c}} = \text{clico}$).

Ahora, si C es un ideal, es cerrado por suma y multiplicación por un escalar (i.e.: C es un código lineal), y por x (y C es cíclico).

Del otro lado, si C es cíclico es cerrado bajo la suma y multiplicación por escalar o x . Combinando estas operaciones obtenemos todos los polinomios y entonces C es un ideal. \square