

Extensiones de cuerpos finitos \mathbb{F}_p de grado $n > 1$ y el algoritmo Berlekamp

Joel Barraza Nava

Colorado State University

November 2024

Introduction

- ▶ En esta platica exploraremos las extensiones de cuerpos de caracteristica $p > 0$ y primo. Dado un cuerpo finito \mathbb{F}_p , quisieramos saber como construir el cuerpo \mathbb{F}_{p^n} . Vearemos que la extension \mathbb{F}_{p^n} se puede construir si obtenemos un polinomio irreducible de un variable sobre \mathbb{F}_p . Es decir, si $p(x) \in \mathbb{F}_p[x]$ es irreducible de grado n tenemos $\mathbb{F}_{p^n} = \mathbb{F}_p[x]/\langle p(x) \rangle$. Con este hecho, existe un algoritmo “ligero” para determinar si un polinomio es irreducible sobre un cuerpo finito \mathbb{F}_p ? Resulta que todavia no existe un algoritmo para determinar si un polinomio es irreducible en tiempo polinomio $O(n^k)$. A pesar de esto, terminaremos con un ejemplo del algoritmo Berlekamp cual esta en uso hoy para ver como funciona.

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ Sea \mathbb{F} un cuerpo, la *característica* de \mathbb{F} es el número entero positivo más pequeño p tal que $p \cdot 1_{\mathbb{F}} = 0$.
- ▶ Siendo p el número más pequeño implica que p debe ser 0 o un número primo.
- ▶ Supone que $p = (ab)$, entonces

$$0 = p \cdot 1 = (ab) \cdot 1 = (a \cdot 1)(b \cdot 1)$$

debe ser que $0 = a \cdot 1$ o $0 = b \cdot 1$.

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ Definimos la mapa,

$$\begin{aligned}\varphi : \mathbb{Z} &\rightarrow \mathbb{F} \\ p &\mapsto p \cdot 1_{\mathbb{F}}\end{aligned}$$

con $\ker(\varphi) = p\mathbb{Z}$ de modo que $\mathbb{Z}/\ker(\varphi)$ nos da una inyección a \mathbb{F} .

- ▶ Obtenemos un subcuerpo generado por $1_{\mathbb{F}}$.
- ▶ Dado que la característica de \mathbb{F} es p un número primo (o cero), el cuerpo contiene un subcuerpo cual es isomorfo a \mathbb{F}_p (o \mathbb{Q}).

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ El cuerpo \mathbb{K} es una *extension* del cuerpo \mathbb{F} si contiene \mathbb{F} como un subcuerpo. Es decir, $\mathbb{F} \leq \mathbb{K}$ y denotado \mathbb{K}/\mathbb{F} .
- ▶ Dado una extension \mathbb{K}/\mathbb{F} la operacion de multiplicacion hace que \mathbb{K} sea un *espacio vectorial* sobre \mathbb{F} .
- ▶ El *grado* de \mathbb{K}/\mathbb{F} cual denotamos $[\mathbb{K} : \mathbb{F}]$ es la dimension de \mathbb{K} como un espacio vectorial sobre \mathbb{F} .
- ▶ Siendo un espacio vectorial, queremos un base para representar los elementos de \mathbb{K}/\mathbb{F} .

Cuerpos finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ En esta platica, restringimos nuestra consideracion a cuerpos de caracteristica $p > 0$.
- ▶ Sea $p(x) \in \mathbb{F}_p[x]$ un polinomio irreducible de grado n sobre \mathbb{F}_p . La irreducibilidad de $p(x)$ es equivalente al ideal $\langle p(x) \rangle$ siendo maximal. En consecuencia, \mathbb{K} , el cociente dado por $\mathbb{F}_p[x]/\langle p(x) \rangle$ es un cuerpo.
- ▶ Deja $\alpha = x \bmod p(x) \in \mathbb{K}$, los elementos

$$1, \alpha, \alpha^2, \dots, \alpha^{n-1}$$

forman un base para \mathbb{K} como un espacio vectorial sobre \mathbb{F}_p tal que $[\mathbb{K} : \mathbb{F}_p] = n$.

$$\{a_0 + a_1\alpha + a_2\alpha^2 + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1} \mid a_0, a_1, a_2, \dots, a_{n-1} \in \mathbb{F}_p\}$$

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ **Ejemplo:** El polinomio $p(x) = x^2 + x + 2$ es irreducible sobre \mathbb{F}_3 . Existe una extension $\mathbb{F}_3/\langle p(x) \rangle$ conteniendo la raíz α de $p(x)$.
- ▶ El conjunto $\{1, \alpha\}$ es un base para la extension. Es decir,

$$\mathbb{F}_3[x]/\langle p(x) \rangle = \{a + b\alpha \mid a, b \in \mathbb{F}_3, \alpha^2 = 2\alpha + 1\}.$$

- ▶ Sumar:

$$(a + b\alpha) + (c + d\alpha) = (a + c) + (b + d)\alpha$$

- ▶ Multiplicacion:

$$\begin{aligned}(a + b\alpha) \cdot (c + d\alpha) &= ac + (ad + bc)\alpha + bc\alpha^2 \\ &= ac + (ad + bc)\alpha + bc(2\alpha + 1)\end{aligned}$$

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ **Ejemplo:** El polinomio $p(x) = x^4 + x + 1$ es irreducible sobre \mathbb{F}_2 . Existe una extensión $\mathbb{F}_2[x]/\langle p(x) \rangle$ conteniendo la raíz α of $p(x)$.
- ▶ El conjunto $\{1, \alpha, \alpha^2, \alpha^3\}$ es un base para la extensión.

$$\{a + b\alpha + c\alpha^2 + d\alpha^3 \mid a, b, c, d \in \mathbb{F}_2, \alpha^4 = \alpha + 1\}$$

- ▶ De hecho, si el polinomio $p(x) \in \mathbb{F}_p[x]$ es irreducible, el grado del polinomio va indicar el tamaño del cuerpo finito. Es decir, si el grado de $p(x)$ es n la extensión contiene p^n elementos. Denotamos la extensión del cuerpo finito con \mathbb{F}_{p^n}

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ Sea $f(x) \in \mathbb{F}_p[x]$ de grado n y \mathbb{F}_{p^n} una extensión de característica $p \neq 0$, se dice que f se *descompone* en \mathbb{F}_{p^n} , si se puede escribir como un producto de factores lineales en $\mathbb{F}_{p^n}[x]$. Es decir, existen $\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n \in \mathbb{F}_{p^n}$ tales que

$$f(x) = a(x - \alpha_1)(x - \alpha_2) \cdots (x - \alpha_n)$$

donde $a \in \mathbb{F}_p$ es el coeficiente líder de p .

- ▶ Al cuerpo \mathbb{F}_{p^n} se le llama *cuerpo de descomposición* de característica p si se descompone sobre \mathbb{F}_{p^n} y $\mathbb{F}_{p^n} = \mathbb{F}_p(\alpha)$ donde α es una raíz de f .

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ Siendo $\mathbb{F}_{p^n}^\times$ generado por α implica que grupo es ciclico y el orden de la raiz es $p^n - 1$. Entonces,

$$\alpha^{p^n-1} = 1 \Rightarrow \alpha^{p^n} = \alpha \Rightarrow \alpha^{p^n} - \alpha = 0$$

y resulta que α es una raiz del polinomio $x^{p^n} - x$. Ademias, las raizes del polinomio $x^{p^n} - x$ son todo el cuerpo \mathbb{F}_{p^n} .

- ▶ Veamos que \mathbb{F}_{p^n} es el cuerpo de descomposicion del polinomio $x^{p^n} - x$.
- ▶ Recordamos que α es un raiz de f . Entonces f resulta ser divisor de $x^{p^n} - x$.
- ▶ Este hecho motiva el resultado que el polinomio $x^{p^n} - x$ es el producto de polinomios distintos y irreducibles de grado $d > 1$ junto con factores lineales.

Cuerpos Finitos, \mathbb{F}_{p^n}

- ▶ **Ejemplo:** La factorización del polinomio $x^9 - x$ en polinomios de grado 2 sobre \mathbb{F}_3 .

$$\frac{x^9 - x}{x(x-1)(x-2)} = (x^2 + x + 2)(x^2 + 2x + 2)(x^2 + 1)$$

- ▶ Si dos polinomios irreducibles de grado 2 sobre \mathbb{F}_3 forman cuerpos con el mismo número de elementos, son isomorfos?
- ▶ Si! En general, todos los cuerpos \mathbb{F}_{p^n} de grado $n \geq 1$ y característica $p > 0$ primo son isomorfos.

Algoritmo Berlekamp

Ejemplo: Factorizamos el polinomio $f(x) = x^4 + x^2 + x + 1$ sobre \mathbb{F}_2 con el algoritmo Berlekamp.

- ▶ Resolvamos la derivada, $f'(x) = 4x^3 + 2x + 1 \equiv 1 \pmod{2}$ y calculamos el máximo común divisor cual es $\gcd(f(x), f'(x)) = 1$. Siendo primos relativos implica que las raíces de $f(x)$ son únicas (multiplicidad 1).
- ▶ Calculamos los exponentes $x^{qi} \pmod{f(x)}$ para todo $i = 0, 1, \dots, n-1$ (dado que $q = 2$ y $n = 4$).

$$x^0 \equiv 1 \pmod{f}$$

$$x^2 \equiv x^2 \pmod{f}$$

$$x^4 \equiv 1 + x + x^2 \pmod{f}$$

$$x^6 \equiv 1 + x + x^3 \pmod{f}$$

Algoritmo Berlekamp

- ▶ Los monomios $\{1, x, \dots, x^{n-1}\}$ forman el base para un espacio vectorial sobre \mathbb{F}_2 . Los exponentes $1, x^2, x^4, x^6$ son las filas de una matriz (4×4) .

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow B - I = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

- ▶ Reducimos $B - I$ con el metodo de eliminacion Gaussiana para calcular el rango del matriz cual es $r = 2$. Por lo tanto, el polinomio $f(x)$ se factoriza en $k = 4 - 2$ polinomios distintos, monicos, y irreducibles.

Algoritmo Berlekamp

- ▶ Calculamos el espacio nulo de $B - I$,

$$\text{nul}(B - I) = \{(1, 0, 0, 0), (0, 0, 1, 1)\}$$

cuales vectores coresponden a los polinomios $h_1(x) = 1$ y $h_2(x) = x^2 + x^3$.

- ▶ Sea $h_i(x) = c$ para todos $c \in \mathbb{F}_2$, calculamos el maximo comun divisor por cada $(h_i(x) - c, f(x))$.

$$\text{gcd}(f(x), h_2(x) - 0) = x + 1$$

$$\text{gcd}(f(x), h_2(x) - 1) = x^3 + x^2 + 1$$

- ▶ El polinomio $f(x)$ se factoriza en dos polinomios monicos, distintos, y irreducibles. El algoritmo termina por la razon de que $k = 2$.

Algoritmo Berlekamp

Ejemplo: Factorizamos el polinomio

$f(x) = x^8 + x^7 + x^4 + x^3 + x + 1$ sobre \mathbb{F}_3 con el algoritmo Berlekamp.

- ▶ Resolvamos la derivada,

$$f'(x) = 8x^7 + 7x^6 + 4x^3 + 3x^2 + 1 \equiv 2x^7 + x^6 + x^3 + 1$$

mod 3 y $\gcd(f(x), f'(x)) = 1$ implica que las raíces de $f(x)$ son únicos.

- ▶ Dado que $q = 3$ y $n = 8$, los exponentes $x^{3i} \pmod{f(x)}$ para todo $i = 0, 1, \dots, 7$.

Algoritmo Berlekamp

$$x^0 \equiv 1 \pmod{f}$$

$$x^3 \equiv x^3 \pmod{f}$$

$$x^6 \equiv x^6 \pmod{f}$$

$$x^9 \equiv 1 + 2x^2 + x^3 + 2x^5 + x^7 \pmod{f}$$

$$x^{12} \equiv x + x^4 + 2x^5$$

$$x^{15} \equiv 1 + x + x^3 + 2x^4 + 2x^7 \pmod{f}$$

$$x^{18} \equiv 1 + x^4 + 2x^6 \pmod{f}$$

$$x^{21} \equiv 2 + x^2 + x^5 \pmod{f}$$

Algoritmo Berlekamp

- ▶ Las congruencias forman las filas de un matriz (8×8),

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 2 & 1 & 0 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 2 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 2 & 0 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 2 & 0 \\ 2 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Algoritmo Berlekamp



$$B - I = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 2 & 0 & 0 & 2 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 2 & 2 & 0 & 2 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

El rango de la matriz $B - I$ es $r = 5$, entonces $f(x)$ se factorizará en $k = 8 - 5 = 3$ polinomios distintos, monicos, y irreducibles.

Algoritmo Berlekamp

- ▶ Calculamos el espacio nulo,

$$\text{nul}(B - I) = \{(1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0), \\ (0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 1), (0, 2, 2, 1, 1, 1, 1, 0)\}$$

cuales corresponden a los polinomios

$$h_1(x) = 1$$

$$h_2(x) = x^3 + x^7$$

$$h_3(x) = 2x + 2x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6$$

- ▶ Calculamos cada maximo comun divisor de $(h_i(x) - c, f(x))$ por todo $c \in \mathbb{F}_3$.

Algoritmo Berlekamp

- ▶ Tomamos $h_2(x)$,

$$\gcd(f(x), h_2(x) - 0) = 1$$

$$\gcd(f(x), h_2(x) - 1) = 1 + x$$

$$\gcd(f(x), h_2(x) - 2) = 1 + x^3 + x^7$$

- ▶ Entonces $f(x)$ se factoriza en $k = 3$ polinomios pero en este caso solo tenemos dos.

$$f(x) = (1 + x)(1 + x^3 + x^7)$$

Por este caso, aplicamos el proceso otra vez al polinomio $1 + x^3 + x^7$ y obtenemos

$$1 + x^3 + x^7 = (2 + 2x + 2x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6)(2 + x).$$

Algoritmo Berlekamp

- ▶ Ahora tenemos que,

$$f(x) = (1 + x)(2 + 2x + 2x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6)(2 + x)$$

y para $2 + 2x + 2x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6$, aplicando el proceso una vez mas nos da que $k = 1$ entonces el polinomio ya es irreducible.

- ▶ Hacemos el proceso una vez mas con $h_3(x)$.

$$\gcd(f(x), h_3(x) - 0) = 1 + x$$

$$\gcd(f(x), h_3(x) - 1) = 2 + 2x + 2x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6$$

$$\gcd(f(x), h_3(x) - 2) = 2 + x$$

- ▶ La factorizacion de f es,

$$f(x) = (1 + x)(2 + 2x + 2x^2 + x^3 + x^4 + x^5 + x^6)(2 + x).$$