PROYECTO COMPILANDO CONOCIMIENTO

MATEMÁTICAS DISCRETAS

Introducción a la Teoría de Números

La parte más maravillosa de las matemáticas :3

AUTOR:

Rosas Hernandez Oscar Andres

Índice general

	0.1.	¿Qué e	es lo que estoy leyendo?	4
1.	Nat	urales	y Enteros	5
	1.1.	Constr	rucción de los Enteros	6
	1.2.	Opera	ciones entre los Enteros	7
2.	Divi	ad	8	
	2.1.	Algori	tmo de División	9
		2.1.1.	Par e Impar	10
	2.2.	Divisib	oilidad	11
		2.2.1.	Ejemplo sobre que es Divisibilidad	12
		2.2.2.	Propiedades de Divisilibidad	13
	2.3.	Máxin	no Común Divisor: GCD/MCD	16
		2.3.1.	Propiedades de MCD/GCD	17
		2.3.2.	Identidad de Bezout	19
		2.3.3.	Propiedades de MCD/GCD: Bezout Edition	20
		2.3.4.	Primos Relativos	22
	2.4.	Algorí	tmo de Euclides	23
		2.4.1.	Como Aplicarlo	24
		2.4.2.	El Algoritmo y los Irracionales	25
		2.4.3.	Ejemplo	26
		2.4.4.	Algorítmo Extendido de Euclides	27
		2.4.5.	Ejemplo	28
	2.5		o Común Múltiplo: MCM/LCM	20

		2.5.1.	Propiedades de MCM/LCM	30						
	2.6.	Ecuaci	ones Diofanticas	32						
		2.6.1.	Existencia de Soluciones	32						
		2.6.2.	Soluciones Generales	33						
	2.7.	Funció	n Phi de Euler: $\phi(n)$	34						
		2.7.1.	Ejemplo	34						
		2.7.2.	Propiedades	35						
	2.8.	Propie	dades poco Comunes - Ejemplos Generales	12						
3.	Núr	neros l	Primos 4	19						
	3.1.	Definic	ción	50						
	3.2.	Propos	siciones Importantes	50						
	3.3.	Teoren	na Fundamental de la Aritmética	52						
		3.3.1.	Factorización Prima	53						
	3.4.	Propie	dades poco Comunes - Ejemplos Generales	54						
4.	Alge	Algoritmos Útiles 55								
	4.1.	Expon	enciación Binaria	56						
5 .	Congruencias 59									
	5.1.	Congr	uencia Módulo N	60						
		5.1.1.	Congruencia: Una Relación de Equivalencia	31						
		5.1.2.	Módulo: $A\%B$	32						
		5.1.3.	Sistema de Residuos	52						
		5.1.4.	Propiedades Básicas	3						
		5.1.5.	Propiedades Cool	34						
	5.2.	Aritme	ética con Modulo n	35						
		5.2.1.	La Aritmética en Congruncias	35						
	5.3.	Otra f	orma de ver Congruencias: $[a]_n$ y \mathbb{Z}_n	37						
	5.4.	Propie	dades y Teoremas Importantes	38						
		5.4.1.	Teorema Generalizado de Fermat por Euler	38						
		5.4.2.	Pequeño Teorema de Fermat	39						

ÍNDICE GENERAL ÍNDICE GENERAL

		5.4.3.	Teorema de Wilson	0
		5.4.4.	Teorema Chino del Residuo	1
		5.4.5.	Exponenciación Modular: $b^e \equiv s \pmod{n}$	3
		5.4.6.	Criterios de Divisibilidad	5
	5.5.	Ecuaci	iones y Polínomios en Congruencias	7
		5.5.1.	Propiedades Interesantes	7
		5.5.2.	Congruencias Lineales	8
6.	s 80	0		
	6.1.	Teoren	na de la División	1
		6.1.1.	Definición de Polinomios	1
		6.1.2.	Consecuencias del Teorema de la División	1
	6.2.	Datos	y Teoremas Interesantes	2

0.1. ¿Qué es lo que estoy leyendo?

Hola...; Hey! Seguramente te estarás preguntando ¿Qué demonios estoy leyendo?

Bueno, este pequeño texto intenta darle solución a esa pregunta, la respuesta mas inmediata es que este texto (o compilado como a mí me gusta decirle) es una recopilación de teoremas, ideas y conceptos importantes que aprendí a lo largo del tiempo sobre este tema.

De manera regular estaré actualizando estos textos con todo aquello nuevo que aprenda intentando profundizar en todos estos temas y cerrar posibles dudas en estas páginas, así que siempre mantente alerta de tener la última versión, esta siempre esta en CompilandoConocimiento.com

Este Compilado intenta ser lo más estricto posible, aunque soy humano y es posible (e incluso probable) que cometa pequeños errores de vez en cuando.

Estos textos están creados como una base con la que tu puedas leer rápidamente todo lo que he aprendido a lo largo del tiempo, aprender los conceptos más importantes y que usándo esto tu puedas profundizar más en la maravilla que es aprender más sobre este maravilloso mundo.

Este texto esta publicado bajo la GPL, por lo tanto es software libre y tu tienes el control total sobre el, puedes descargar este texto, puedes ver su código fuente, puedes modificarlo y puedes distribuir este texto y sus versiones modificadas, puedes acceder a todo lo que necesitas en el Repositorio del Libro de Teoría de Números.

Cualquier pregunta, comentario o si quieres contactar conmigo no dudes en escribir el email del proyecto: CompilandoConocimiento@gmail.com

Espero que tomes estas páginas como un regalo, creado por un ser imperfecto pero con muchos ánimos de hacer del mundo un lugar mejor, ahora si, abróchate los cinturones que esto acaba de empezar.

Compilar es Compartir

Capítulo 1

Naturales y Enteros

1.1. Construcción de los Enteros

Podemos empezar a construir a los enteros, usando nuestro viejo amigo, los naturales.

Podemos empezar a crearlo basandonos en el conjunto $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ entonces nuestros pares (a,b) casi parecen estar hablando de nuestro entero a-b.

Para formal formalmente a los enteros tendremos que crear una relación de equivalencia ya que hay pares que deberían ir a mismo número como (3, 2) y (2, 1).

Nuestra relación será entonces:

$$(a,b) \equiv (c,d) \quad \text{ssi } a+d=b+c \tag{1.1}$$

Creo que demostrar que esto es una relación de equivalencia es bastante sencillo.

Usando esto podemos entonces crear nuestro conjunto consiente de $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \setminus \equiv y$ resulta que el conjunto que contiene a todas las clases de equivalencias será \mathbb{Z} .

Es decir, resulta que cada elemento de \mathbb{Z} será una clase de equivalencia de un par ordenado $(a, b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}$, entonces las clases de equivalencia será que:

$$[(a,b)]_{\equiv} = \{ (c,d) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \mid a+d=b+c \}$$

Con esto podemos decir que: $\mathbb{Z} = \{ [(a,b)]_{\equiv} \mid (a,b) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N} \}$

1.2. Operaciones entre los Enteros

Ya hemos visto que en el fondo podemos abstraer a los enteros como elementos del conjunto conciente, es decir cada "número entero" es en realidad una clase de equivalencia, es decir, operar entre enteros tenemos que crear operaciónes entre clases, estas las definimos como:

- Suma en Enteros [(a,b)] + [(c,d)] := [(a+c,b+d)]
- Multiplicación en Enteros $[(a,b)] \cdot [(c,d)] := [(ac+bd,ad+bc)]$
- Inverso Aditivo -[(a,b)] := [(b,a)]
- Neutro Aditivo $0_{\mathbb{Z}} := [(a, a)]$ para cada $a \in \mathbb{N}$
- Neutro Multiplicativo $1_{\mathbb{Z}} := [(a+1,a)]$ para cada $a \in \mathbb{N}$

Decimos que estas operaciones estan bien definidas porque su resultado NO depende que el elemento representante que eligamos.

Cancelación

Algo que también pasa con los enteros es que admiten cancelación, es decir:

- \bullet Si [(a,b)]+[(c,d)]=[(a,b)]+[(e,f)] entonces tenemos que [(c,d)]=[(e,f)]
- \blacksquare Si $[(a,b)]\cdot[(c,d)]=[(a,b)]\cdot[(e,f)]$ y $a\neq b$ entonces tenemos que [(c,d)]=[(e,f)]

Capítulo 2

Divisibilidad

2.1. Algoritmo de División

Definición Formal

Dados dos enteros a, b donde $b \neq 0$, existen otros dos enteros únicos q, r, donde $0 \leq r < |b|$ tal que se cumple:

$$a = bq + r \tag{2.1}$$

Vemos que basicamente nos dice cuántas veces cabe b en a sin pasarse (esto es q) y cuantos le faltan para alcanzar a a (esto es r).

Demostración:

El primer paso es crear el conjunto $Residuos = \{a - |b|q \mid q \in \mathbb{Z}, (a - |b|q) \ge 0\}.$

Ahora lo primero que tenemos que ver que es $|Residuos| \neq 0$. Para hacerlo veamos por casos, si a < |b|, entonces intenta a q = -1 y vemos que a + |b| siempre sera mayor o igual que 0. Si a > |b|, entonces intenta a q = 1 y vemos que a - |b| siempre sera mayor o igual que 0. Finalmente si a = |b| cualquiera de los 2 ejemplos anteriores te sirven. Por lo tanto mínimo Residuos tiene mínimo un elemento.

Esto es un conjunto que basicamente contiene a los residuos, o visto de otra manera a los números que salen como resultado de sumarle multiplos de |b| a a y que son mayores que 0.

Ahora gracias al principio de buen orden (y que Residuos es el conjunto de los Naturales más el cero) podemos llamar a r al elemento mas pequeño de este conjunto.

Ahora, gracias a la definición del conjunto Residuos podemos decir que $r = a - |b|q_1$ que es decir $a = |b|q_1 + r$.

Ahora podemos poner esto como a = bq + r donde si $b < 0 \implies q = -q_1$ y si $b > 0 \implies q = q_1$.

Para ver que $0 \le r < |b|$, bueno, es mayor o igual que 0 porque pertenece a los Naturales más el cero, ahora para ver que es menor que |b|, basta con ver que si no fuera así pasaría que $r-|b| \ge 0$ (donde r es el elemento más pequeño del conjunto Residuos) que es lo mismo que poner $(a-|b|q_1)-|b| \ge 0$ que es lo mismo que $a-|b|(q_1+1)\ge 0$, ahora basta con ver que esa no es la r más pequeña, pues entonces si $a-|b|(q_1+1)\ge 0$, también $a-|b|q_1\ge 0$, por lo que la nueva r_2 (donde $r_2=a-|b|q_1$), es mas pequeña que r, pero elegimos a r como la más pequeña, por lo tanto contradicción.

Y ya por fin, para demostrar que q, r son únicos dados a, b, tendría que pasar que $a = bq_1 + r_1 = bq_2 + r_2$.

Recordemos que r debe de ser única, pues r es el menor elemento del conjunto del que tendríamos que sacar a la otra, así que r solo hay una.

Dado eso, tenemos que $a = bq_1 + r = bq_2 + r$ que es lo mismo que $bq_1 = bq_2$ que es lo mismo que $q_1 = q_2$ y bingo. Demostrado.

2.1.1. Par e Impar

Dado un 2 como divisor, osea b=2, nuestra r siempre será 0 ó 1. Digo recuerda que $0 \le r < |b|$.

Pares

Por lo tanto puedo definir a un número entero par como aquellos números que podemos escribirlos gracias al algoritmo de la división como 2q+0 o de manera más común como 2k.

$$Pares = \{ a \in \mathbb{Z} \mid a = 2q + 0, \ q \in \mathbb{Z} \}$$

$$Pares = \{ 2k \mid k \in \mathbb{Z} \}$$

$$(2.2)$$

Impares

Por lo tanto puedo definir a un número entero impar como aquellos números que podemos escribirlos gracias al algoritmo de la división como 2q + 1 o de manera más común como 2k + 1.

$$Impares = \{ a \in \mathbb{Z} \mid a = 2q + 1, q \in \mathbb{Z} \}$$

$$Impares = \{ 2k + 1 \mid k \in \mathbb{Z} \}$$

$$(2.3)$$

Y de esto sacamos algunas ideas bastante obvias:

Ideas Importantes

• Un número n es un cuadrado $n=m^2$ si y solo si al aplicarle el algoritmo de la división con b=4 implica que r=1 ó r=0.

Demostración:

Si es un número par m=2k, entonces $(2k)^2$ que es igual a $4k^2$ donde podemos decir que $n=4(k^2)+0$.

Si es impar m=2k+1, entonces $(2k+1)^2$ que es igual a $4k^2+4k+1$ donde podemos decir que $n=4(k^2+k)+1$.

2.2. Divisibilidad

Definición Formal

Dados dos números cualquiera $a, b \in \mathbb{Z}$. Decimos que la proposición "b" divide a "a" b|a es verdad si y solo si $\exists q \in \mathbb{Z}, \ a = bq$.

• Los divisores de a son el conjunto:

$$Divisores = \{x \in \mathbb{Z} \mid x|a\}$$

• Los múltiplos de b son:

$$Multiplos = \{x \in \mathbb{Z} \mid b|x\}$$

Definición Alterna

Veamos que lo que de verdad nos estan preguntando si es que $\frac{a}{b} \in \mathbb{Z}$.

Podemos entonces enunciar que: "b divide a a si y solo si es que $\frac{a}{b}$ continua estando en los enteros".

Demostración:

Podemos ver que nos estan preguntando lo mismo, ya que si mi definición alterna es verdad, eso quiere decir que podemos escribir a a como a=bq. Y con esto logramos ver que $\frac{bq}{b}=q$ y habiamos dicho que $q\in\mathbb{Z}$.

2.2.1. Ejemplo sobre que es Divisibilidad

Supongamos que elegimos la proposición 5|35.

Entonces lo que nos estan preguntando en el fondo es si $\frac{35}{5}\in\mathbb{Z}$ podemos ver que si, pues $\frac{35}{5}=7.$

Podemos también decir que:

■ Los divisores de 35 son:

$$Divisores = \{b \in \mathbb{Z} \mid b|35\}$$

$$Divisores = \{\pm 1, \pm 3, \pm 7, \pm 35\}$$

■ Los múltiplos de 5 son:

$$\begin{aligned} &Multiplos = \{a \in \mathbb{Z} \mid 5|a\} \\ &Multiplos = \{\dots, -10, -5, 0, 5, 10, \dots\} \end{aligned}$$

2.2.2. Propiedades de Divisilibidad

• Relación Reflexiva: b|b

Demostración:

Basta con ver que si a = b entonces b = bq, por lo tanto q = 1. Y listo, $1 \in \mathbb{Z}$.

■ Relación Transitiva: Si b|a y a|c entonces b|c

Demostración:

Sabemos que $a = bq_1$, y $c = aq_2$ por lo tanto podemos sustituir, $c = (bq_1)q_2$ que es lo mismo que $c = bq_3$, donde $q_3 = q_1q_2$ donde $q_3 \in \mathbb{Z}$. Y ya que $c = bq_3$ podemos decir que b|c.

■ Igualdad Usando Divisibilidad: $a = \pm b$ si y solo si a|b y b|a

Demostración:

Al igual que en conjuntos (doble contensión), podemos crear algo parecido en teoría de números.

Sabemos que $a=bq_1$, y $b=aq_2$ por lo tanto podemos sustituir, $a=(aq_2)q_1$ por lo tanto $1=(q_1)(q_2)$, que es lo mismo que $\frac{1}{q_2}=q_1$ ahora que para q_1 siga en los \mathbb{Z} , $q_2=\pm 1$ por lo tanto $q_1=\pm \frac{1}{1}=\pm 1$ por lo tanto tenemos que $a=bq_1$ que es lo mismo que decir que $a=\pm b$.

Por lo tanto si a|b y b|a entonces nos les queda de otra mas que ser el mismo número (sin contar los signos de dichos números).

■ *b*|0

Demostración:

Basta con ver que si a=0 entonces 0=bq, por lo tanto q=0. Y listo, $0\in\mathbb{Z}$.

• 0|a si y solo a=0

Demostración:

Basta con ver que tenemos a = 0q, esto es lo mismo que a = 0.

• 1|a| y también -1|a|

Demostración:

Basta con ver que si $b=\pm 1$ entonces $a=\pm q$, por lo tanto $q=\pm a$. Y listo, $\pm a\in\mathbb{Z}$.

• b|1 si v solo si b=1 ó b=-1

Demostración:

Sabemos que a=1=bq, esto nos obliga a que $b=\frac{1}{q}$, ahora tenemos que recordar que $b,q\in\mathbb{Z}$, por lo tanto q=1 o bien q=-1 que es lo mismo que decir que b=1 ó b=-1.

■ Divisilibidad y los Signos: $b|a \Leftrightarrow b|-a \Leftrightarrow -b|a \Leftrightarrow -b|-a$

Demostración:

Sabemos que existe q_1 tal que $a=bq_1$ para nuestro primer ssi basta con decir que $-a=b(-q_1)=bq_2$ y listo, encontre a q_2 con lo que puedo afirmar que b|-a.

Para el segundo basta con ver que $a=-bq_3$ donde $q_3=q_2$, con lo que puedo afirmar que -b|a.

Para el último ssi basta con con ver que $-a=-bq_4$ donde $q_4=q_1$ así que puedo afirmar que -b|-a.

■ Combinación Lineal: Si b|a y b|c si y solo si $b|\alpha a + \beta c$ $\forall \alpha, \beta \in \mathbb{Z}$

Demostración:

De un Sentido tenemos que:

Sabemos que $a = bq_1$, y $c = bq_2$. Entonces $\alpha a + \beta c = \alpha(bq_1) + \beta(bq_2)$ Por lo tanto $\alpha a + \beta c = b(\alpha q_1 + \beta q_2)$ Por lo tanto $b|\alpha a + \beta c$.

Del otro sentido tenemos que:

Si $b|\alpha a + \beta c \ \forall \alpha, \beta \in \mathbb{Z}$ entonces basta con ver que pasa cuando $\alpha = 1$ y $\beta = 0$. Esto nos dice que b|1(a) + 0(c), es decir b|a.

Y si tomas el caso de $\alpha = 0$ y $\beta = 1$. Esto nos dice que b|0(a) + 1(c), es decir b|c.

• Si $a|b \ y \ a|b \pm c$ entonces a|c

Demostración:

Sabemos que $b = aq_1$, y $b \pm c = aq_2$, si restamos tenemos que $b \pm c - b = aq_2 - aq_1$, que es lo mismo que $b \pm c = (q_2 - q_1)a$, que es lo mismo que $b \pm c = (q_2 - q_1)a$ que $b \pm c = (q_2 - q$

■ Si b|a entonces $b|ak \ \forall k \in \mathbb{Z}$.

Demostración:

Sabemos que a = bq por lo mismo podemos decir que ak = b(qk) por lo tanto b|ak.

• Si b|a y $a \neq 0$ entonces $|b| \leq |a|$.

Demostración:

Supongamos entonces que b divide a a y que $a \neq 0$, por lo tanto la frase a = bq nos da mucha información, pues obliga a que b y q no sean ninguno 0, entonces tenemos que a = bq donde $b \neq 0$ y $q \neq 0$.

Luego ya que no son 0, tenemos que $|q| \ge 1$ y $|b| \ge 1$, ya que sabemos como funcionan los números enteros tenemos que sin importar cuanto valgan q y b se cumple que $|b||q| \ge |b|$ esto es lo mismo que $|bq| \ge |b|$ y sabemos que a = bq, por lo tanto tenemos que $|a| \ge |b|$.

Esto es lo mismo que $|b| \le |a|$

$$\bullet (bq_1+r)^n = bq_2 + r^n$$

Ideas:

Recuerda el binomio de Newton:

$$(x+y)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^{n-k} y^k$$

$$= \binom{n}{0} x^n + \binom{n}{1} x^{n-1} y + \binom{n}{2} x^{n-2} y^2 + \dots + \binom{n}{n-1} x y^{n-1} + \binom{n}{n} y^n$$

$$= x^n + \binom{n}{1} x^{n-1} y + \binom{n}{2} x^{n-2} y^2 + \dots + \binom{n}{n-1} x y^{n-1} + y^n$$

Por lo tanto si te das cuenta, TODOS los elementos de dicha expansión tendrán un término de x, excepto el último. Es decir $(x+y)^n=x(q)+y^n$

Por lo tanto al expandir $(bq_1+r)^n$ se tiene que: $(bq_1+r)^n=bq_2+r^n$

Recuerda:

Es muy común simplificar dicho resultado para decir que: $(bq_1+1)^n=bq_2+1$

2.3. Máximo Común Divisor: GCD/MCD

Definición Formal

Dados dos números cualquiera $a,b\in\mathbb{Z}$ pero con mínimo alguno de ellos dos diferentes de 0.

Entonces decimos que el máximo común divisor de a y b denotado por MCD(a,b) = GCD(a,b) es el entero positivo d que satisface:

- $\blacksquare d|a \ y \ d|b$
- Si $c|a \ y \ c|b$ entonces $c \le d$.

Ideas:

Decimos que d es un división común de a y b si $(d|a) \land (d|b)$.

Ahora podemos construir el conjunto de los divisores comúnes. $Divisores = \{d \in \mathbb{Z} \mid (d|a) \land (d|b)\}$

Ahora si, con todo esto listo, podemos ver que este conjunto nunca estará vació. como 1 es un divisón común de todos los enteros.

Ahora podemos ver que el conjunto no es infinito siempre que alguno de ellos no sea cero, hay sólo una cantidad finita de divisores comunes positivos. Dentro de ellos hay uno que es el mayor.

La segunda condición se asegura de que d sea el máximo elemento dentro del conjunto.

Definición Alterna

Podemos también podemos decir que dados dos enteros escritos en su factorización prima tenemos que:

- $a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k}$
- $b = p_1^{f_1} p_2^{f_2} \dots p_k^{f_k}$

Entonces podemos definir al máximo común divisor como:

$$GCD(a,b) = p_1^{\min(e_1,f_1)} p_2^{\min(e_2,f_2)} \dots p_k^{\min(e_k,f_k)}$$
(2.4)

Ejemplo:

Por ejemplo si: $a = 5 = 2^0 \cdot 3^0 \cdot 5^1 \; \text{ y } \; b = 15 = 2^0 \cdot 3^1 \cdot 5^1 \cdot 7^0 \cdot 11^0 \cdot 13^0$

Entonces:

$$\begin{split} GCD(5,15) &= 2^{\min(0,0)} \cdot 3^{\min(0,1)} \cdot 5^{\min(1,1)} \cdot 7^{\min(0,0)} \cdot 11^{\min(0,0)} \cdot 13^{\min(0,0)} \\ &= 2^0 \cdot 3^0 \cdot 5^1 \cdot 7^0 \cdot 11^0 \cdot 13^0 = 5^1 = 5 \end{split}$$

2.3.1. Propiedades de MCD/GCD

Antes que nada, recuerda que para que tenga sentido hablar del máximo común divisor alguno de los dos a, b debe de ser diferente de cero. Porfis.

Recuerda también llamaré c a lo que salga de c = max(|a|, |b|).

Ahora supongamos que es a el que es diferente de 0, después de todo MCD(a,b) = MCD(b,a)

■ Siempre se cumple que $0 < MCD(a, b) \le max(|a|, |b|)$

Demostración:

Para lo primero basta con recordar que 1 divide a todos los enteros, así que 1 siempre será un divisor común, por lo tanto, cualquier otro divisor que aspire a ser el MCD/GCD tendría que que ser mayor que 1, o bien, si son primos relativos, ser el 1.

Basta con pensar que c = max(|a|, |b|) es más grande o igual que 1, y ahora veamos que es imposible que existe un número n que sea el máximo común divisor donde c < n. Ya que de ser así pasa que max(|a|, |b|) < n. Digamos que puedo escribir a n = c + k.

Y eso nos díria que si |(c+k)|a y $a \neq 0$ entonces $|c+k| \leq |a|$

Pero, c es positiva, y también k, por lo tanto la proposición $|c+k| \le |a|$ es falsa. Espero que se vea claro porque, ya si c es el mayor de sus valores absolutos, si le añadimos otro natural a ese número solo se puede hacer más grande, haciendo imposible la frase $|c+k| \le |a|$.

Por lo tanto, es imposible que exista dicha n.

Y el máximo común divisor queda atrapado en esos límites.

• Siempre se cumple que MCD(a, 0) = GCD(a, 0) = |a|

Demostración: Basta con pensar que |a| divide a ambos, y es más grande que 1, así que vamos bien, y despúes pensar que si existiríera algún divisor más grande que |a| entonces se cumpliría que |(|a|+k)|a por lo tanto tambíen se cumpliría lo que dijimos antes, (que si |(|a|+k)|a y $a\neq 0$ entonces $|(|a|+k)|\leq |a|$) y eso claro es una contradicción por lo tanto, |a| es siempre el mayor divisor común.

• Siempre se cumple que GCD(a, b) = GCD(-a, b) = GCD(a, -b) = GCD(-a, -b)

Demostración: Si d = GCD(a, b) entonces también se que si c es también un divisor común $c \le d$, pero vemos que d|-a y d|-b.

Ahora, vemos que d es también un divisor común, y es que es el mayor, porque si c|-a y c|-b ya habiamos dicho que $c \le d$.

Literalmente no hay otra forma. Demostrado.

■ El $GCD(a, b) = GCD(a, a \pm kb)$ donde $k \in \mathbb{N}$

Demostración:

Vamos a hacer una primera aproximación diciendo que $GCD(a,b) = GCD(a,a\pm b)$, ya si se demostrará que eso fuera cierto, creo que es obvio que puedes aplicar el proceso varias veces para llegar a $GCD(a,b) = GCD(a,a\pm kb)$ donde $k \in \mathbb{N}$.

Para hacerlo lo que vamos a demostrar es que ambos conjuntos de divisores, el primero el de a, b (llamemoslo Divisores1) y el de $a, a \pm b$ (Divisores2) es el mismo conjunto.

Si $x \in Divisores1$ entonces sabemos que x|a y x|b, entonces gracias a una propiedad de divisibilidad ya demostre antes (Si b|a y b|c entonces $b|a \pm c$) sabemos que $x|a \pm b$, es decir $x \in Divisores2$. Además, si $y \in Divisores2$ entonces y|a y $y|a \pm b$, por lo tanto (sabiendo que Si a|b y $a|b \pm c$ entonces a|c) y|b, por lo tanto $y \in Divisores1$. Por lo que vemos que son el mismo conjunto.

Si son el mismo conjunto de divisores naturales, tendrán el mismo máximo elemento. ¡Bingo!

• El GCD(n, n + 1) = 1

Demostración:

Sea d = GCD(n, n + 1), ahora tenemos que d|n y d|n + 1, por lo tanto divide a cualquier combinación lineal como por ejempo d|(-1)n + 1(n + 1) entonces d|1 por lo tanto solo le queda a d ser uno.

GCD(a,b,c) = GCD((a,b),c)

Demostración:

Usando la factorización de primos tenemos que:

- $a = \prod_i p^{\alpha_i}$
- $b = \prod_i p^{\beta_i}$
- $c = \prod_i p^{\gamma_i}$

Entonces tenemos que:

$$GCD(a,b,c) = \prod_{i} p^{min(\alpha_{i},\beta_{i},\gamma_{i})} = \prod_{i} p^{min(min(\alpha_{i},\beta_{i}),\gamma_{i}))} = GCD((a,b),c)$$

2.3.2. Identidad de Bezout

Existen unos $m, n \in \mathbb{Z}$ llamados coeficientes de Bezout tal que se cumple siempre que:

$$MCD(a,b) = GCD(a,b) = am + bn$$
(2.5)

Demostración:

Este "teorema" parece bastante importante, así que veamos lo con más detalle, nos dice que podemos escribir al MCD/GCD de a, b como una combinación lineal de ellos.

Ahora, concentremos en las combinaciones lineales que sean positivas, hagamos el conjunto $Combinaciones = \{am + bn \mid m, n \in \mathbb{Z}, am + bn > 0\}.$

Con esto tenemos todas las combinaciones lineales positivas. También sabemos que no esta vacío ese conjunto, pues mínimo max(|a|,|b|) esta ahí dentro.

Por el principio del buen orden, este conjunto tiene un primero elemento. Llamemos d a ese elemento, donde vemos que $0 < d \le max(|a|,|b|)$, esto se parece a nuestro mínimo común múltiplo.

Veamos si es un divisor común primero, por el algoritmo de la división podemos decir que podemos escribir a = dq + r y también como $d \in Combinaciones$, osea d = am + bn podemos decir que a = (am + bn)q.

Por lo tanto veamos que pasa si despejo r:

$$r = a - dq = a + d(-q) = a + (am + bn)(-q) = a(1 - qm) + b(-qn)$$

Si no te has dado cuenta, esta de la forma ax+by, osea que r también debería estar en Combinaciones, pero creí que d era la combinación más pequeña, la única forma de que esto no sea una contradicción es que r = 0, pues $0 \le r \le (am + bn)$ (Inteligente, ¿no?).

Así podemos darnos cuenta de que si tomamos al menor elemento de la forma am + bn este siempre tiene que dividir a a, y de hecho a no tiene nada de especial. Lo mismo pasa con b.

Ok, ahora sabemos que d es un divisor común, para ver que es el más pequeño simplemente imaginate otro, como x un divisor positivo común de a y b, existen entonces enteros s,t tales que $a = xs \wedge b = xt$ y como vimos podemos poner a d como d = am + bn.

Tenemos que d=am+bn=(xs)m+(xt)n=x(sm+tn), si te das cuenta la proposición x|d es cierta, pues d=x(sm+tn), por lo que podemos decir que $|x|\leq |d|$, pero vamos, ambos son positivos, eso de antes es lo mismo que $x\leq d$, por lo tanto por definición d es nuestro máximo común divisor.

De esta demostración podemos decir algo muy importante.

El mínimo común divisor de a,b se puede escribir como la combinación lineal más pequeña positiva con a,b

2.3.3. Propiedades de MCD/GCD: Bezout Edition

■ Si tengo 3 números $a, b, c \in \mathbb{Z}$ donde c y alguno de los dos restantes a, b no son cero, entonces c se puede escribir como una combinación lineal de a y b si y solo si c es el GCD MCD de a, b o bien si es uno de sus múltiplos.

Demostración: Vamos, literalmente acabo de demostrar que el GCD es equivalente a escribirlos como combinación lineal, ahora también funciona con los múltiplos, pues si d es el GCD y c un múltiplo, entonces tenemos que d = am + bn y también c = kd.

Por lo tanto nuestra ansiada combinación lineal es simplemente c = a(km) + b(kn). Y ¡Bingo!

■ El conjunto $Combinaciones = \{am + bn \mid m, n \in \mathbb{Z}, am + bn > 0\}$. Es precisamente el conjunto de múltiplos de GCD(a, b).

Demostración: Sea d = GCD(a, b), si d|m entonces m = dc para algún $c \in \mathbb{Z}$ y entonces m = dc = c(am + bn) = a(cm) + b(cn).

Así que cualquier multiplo de d estará en este conjunto.

Además es claro que d divide a cualquier combinación lineal de a,b por ser un divisor común.

■ La pareja de $m, n \in \mathbb{Z}$ llamados coeficientes de Bezout, ya sabes aquella que cumple que GCD(a, b) = am + bn, siempre serán coprimos.

Demostración:

Sabemos que existen enteros m, n tal que d = am + bn por la identidad de Bezout, además como d es un divisor común podemos escribir $a = dq_1$ $b = dq_2$ para algunos enteros q_1, q_2 .

Por lo que $d = am + bn = dmq_1 + dnq_2 = d(mq_1 + nq_2)$, por lo tanto tenemos que $1 = mq_1 + nq_2$.

Esto es muy importante, porque nos dice que los enteros m y n son primos relativos (Dos enteros a, b son primos relativos sí y sólo si, existen enteros $x, y \in \mathbb{Z}$ tales que 1 = am + bn).

Y bingo, ahí esta nuestra pareja de primos relativos.

20

• Supón GCD(a, b) = 1 y que a|bc, entonces a|c.

Demostración:

Esta idea suena muy específica, pero creeme que es muy útil.

Además demostrarlo es más sencillo de lo que te imaginas, sabemos que por la identidad de Bezout am + bn = 1, ahora multiplica todo por c y tendremos que: amc + bnc = c.

Además recuerda que a|bc, es decir bc = aq, por lo tanto podemos decir que amc + aqc = c esto es lo mismo que a(mc + qc) = c por lo tanto podemos decir que q = mc + qc y tener que c = aq, es decir a|c.

• GCD(ka, kb) = |k|GCD(a, b)

Demostración:

Usando la idea de que el mínimo común multiplo se puede expresar como la mínima combinación lineal podemos decir que:

$$GCD(ka,kb) = m(ka) + n(kb)$$
 Recuerda que es la mínima combinación
$$= |k|(am+bn)$$
 Recuerda que es la mínima combinación
$$= |k|GCD(a+b)$$
 Magia
$$(2.6)$$

2.3.4. Primos Relativos

Decimos que dos enteros a y b son primos relativos o coprimos si mcd(a,b) = 1.

Ideas Interesantes

■ Dos enteros a, b son primos relativos sí y sólo si, existen enteros $x, y \in \mathbb{Z}$ tales que 1 = am + bn.

Demostración: Esto es literalmente un corolario de la Identidad de Bezout, porque si son primos relativos, entonces GCD(a, b) = 1, y por la identidad existen x, y tal que 1 = am + bn.

■ Sea d = GCD(a, b). La pareja de $(\frac{a}{d}, \frac{b}{d})$ siempre son primos relativos.

Demostración:

Sabemos que existen enteros m, n tal que d = am + bn por la identidad de Bezout, además como d es un divisor común podemos escribir $a = dq_1$ $b = dq_2$ para algunos enteros q_1, q_2 .

Por lo que $d = am + bn = dmq_1 + dnq_2 = d(mq_1 + nq_2)$, por lo tanto tenemos que $1 = mq_1 + nq_2$.

Esto es muy importante, porque nos dice que los enteros q_1 y q_2 son primos relativos (Dos enteros a, b son primos relativos sí y sólo si, existen enteros $x, y \in \mathbb{Z}$ tales que 1 = am + bn).

Por lo tanto basta con ver que $q_1 = \frac{a}{d}$ y que $q_1 = \frac{b}{d}$.

Y bingo, ahí esta nuestra pareja de primos relativos.

• Si (a, c) = 1 y (b, c) = 1 entonces (ab, c) = 1

Demostración:

Veamos que por hipotesis en su factorización en primos entre a y c no se comparten ningun primo, ni tampoco entre a y c, por lo tanto ab (que solo es sumar los exponentes de sus potencias de primos) no compartirá ningún primo con c, por lo tanto (ab,c)=1.-

2.4. Algorítmo de Euclides

Definición Formal

Un algoritmo eficiente para calcular el máximo común divisor de dos enteros se puede conseguir aplicando repetidamente el algoritmo de Euclides.

Si intentamos calcular GCD(a, b) y sabemos del algoritmo de la división que a = bq + r entonces podemos simplificar el problema ya que:

$$GCD(a,b) = GCD(b,r) = GCD(b,b\%a)$$
(2.7)

Podemos seguir aplicando esta identidad hasta que el GCD(a, b) séa muy obvio.

Demostración:

Esta afirmación es la importante: GCD(a, b) = GCD(b, r) donde r es el residuo del algoritmo de la división donde a = bq + r.

Para probarla lo que haremos sera darnos cuenta que el conjunto de divisores comunes de a y b será el mismo que el de b y r. Es decir para una d cualquiera que sea un divisor común de a y b si y solo si d es un divisor de b y de r.

Veamos que podemos probar esto gracias a que podemos verlo como una implicación de dos lados.

Por un lado si d es un divisor de a y b, es decir d|a y d|b sabemos que d|a-k, es un resultado que ya habiamos probado, pero que pasa si decimos que esa k no es otra bq, ya que de a = bq + r podemos ver como r = a - bq = a - k, con lo que vemos que d|r, por lo tanto vimos que para cualquier d que divida a a, b también lo hará con b, r.

Por otro lado supón que d es un divisor común de b y r, entonces d|b y d|r, por lo tanto d|bq y si ya sabemos que d|bq entonces también lo hace con d|bq + r, por lo tanto d|a, por lo tanto vimos que para cualquier d que divida a b, r también lo hará con a, b.

Y si tienen exactamente los mismos elementos en cada conjunto de divisores comunes entonces creo que es bastante obvio que el máximo elemento de cada conjunto será el mismo, es decir, tienen el mismo GCD.

2.4.1. Como Aplicarlo

Esto ya nos muestra una forma de calcular el máximo común divisor de dos números a, b de una manera más sencilla pues en principio b, r son números más pequeños.

• El primer paso es aplicar el algoritmo para la división:

$$a = bq_1 + r_1 \qquad 0 \le r_1 < b$$

Si da la casualidad de que $r_1 = 0$ entonces b|a, por lo que GCD(a, b) = b. Y listo, encontrado. Si no tuvimos tanta suerte podemos al menos saber que $GCD(a, b) = GCD(b, r_1)$, así que volvemos a aplicar el algoritmo de la división.

■ Ahora tenemos que

$$b = r_1 q_2 + r_2 \qquad 0 \le r_2 < r_1$$

Si da la casualidad de que $r_2 = 0$ entonces $r_1|b$, por lo que $GCD(a,b) = GCD(b,r_1) = r_1$. Y listo, encontrado.

Si no tuvimos tanta suerte podemos al menos saber que $GCD(b, r_1) = GCD(r_1, r_2)$, así que volvemos a aplicar el algoritmo de la división.

■ Como los números encontrados satisfacen $0 \le r_n < \cdots < r_2 < r_1$, vemos que este proceso terminar a lo mucho en b pasos, es decir para algún $n \le b$ debemos tener que $r_n = 0$ y entonces:

$$GCD(a,b) = GCD(b,r_1)$$

$$= GCD(r_1, r_2)$$

$$= \cdots$$

$$= GCD(r_{n-2}, r_{n-1})$$

$$= GCD(r_{n-1}, 0)$$

$$= r_{n-1}$$

En otras palabras, el máximo común divisor de a, b es el último residuo distinto de cero al aplicar repetidamente el algoritmo de la división como en proceso anterior.

2.4.2. El Algoritmo y los Irracionales

Sabemos que este proceso acaba, es es seguro, pero dicho resultado solo es válido siempre que estemos hablando de los enteros.

Porque si hablamos geometricamente (2 segmentos de recta) puede que este proceso no termine.

A la medida de dichos 2 segmentos de recta los llamamos incomensurables, o con su nombre más famoso. Los irracionales.

Los definimos formalmente como aquellos números que sean incomensurables con la unidad.

2.4.3. Ejemplo

Supón que tenemos que calcular el GCD(2024,748)

- GCD(2024,748) = GCD(748,528) donde 2024 = 748(2) + 528
- GCD(748, 528) = GCD(528, 220) donde 748 = 528(1) + 220
- GCD(528, 220) = GCD(220, 88) donde 528 = 220(2) + 88
- GCD(220, 88) = GCD(88, 44) donde 220 = 88(2) + 44
- GCD(88, 44) = GCD(44, 0) = 44 donde 88 = 44(2) + 0

Y bingo, 44.

2.4.4. Algorítmo Extendido de Euclides

Podemos añadir mas pasos al algoritmo de Euclides para darles más utilidad. Esta utilidad es casi exclusiva para encontrar los coeficientes de Bezout.

Ya idea básica esta en que podemos despejar los residuos de cada paso del algoritmo de Euclides original e ir sustituyendo cada uno de los residuos ya que podremos ir describiendo cada uno como una combinación lineal de a, b, cuando llegemos al último residuo, donde será cero, bastare con buscar la combinación anterior para encontrar las m, n.

Recuerda que la Identidad de Bezut nos dice que:

$$GCD(a,b) = am + bn$$
 donde $m, n \in \mathbb{Z}$ (2.8)

Conocemos a m, n como los coeficientes de Bezut.

Demostración:

Supongamos que después de n+1 pasos del algoritmo de Euclides llegamos que $r_{n+1}=0$.

Eso nos dice que $r_n = GCD(a, b)$. Después de todo, eso es todo lo que se trata el algoritmo de Euclides.

Recuerda que $GCD(a,b) = GCD(b,r_1) = GCD(r_1,r_2)$ y así seguimos hasta que $GCD(r_{n-2},r_{n-1}) = GCD(r_{n-1},r_n) = GCD(r_n,0) = r_n$

Recuerda que a = bq + r, es decir r = a - bq, pero recuerda que vimos que $b_n = r_{n-1}$, que $a_n = r_{n-2}$ por lo tanto vemos que $r_n = a - r_{n-1}q_n$ que es lo mismo que $r_n = r_{n-2} - r_{n-1}q_n$.

Ests fórmula es muy importante, así que la voy a repetir $r_n = r_{n-2} - r_{n-1}q_n$.

Ok, ahora con la fórmula lista podemos en vez de hacerlo para r_n hacerlo para r_{n-1} , donde vemos que $r_{n-1} = r_{n-3} - r_{n-2}q_{n-1}$.

Ahora sustituyamos en la original:

$$r_n = r_{n-2} - (r_{n-3} - r_{n-2}q_{n-1})q_n$$

$$r_n = (1 + q_nq_{n-1})r_{n-2} + (-q_n)r_{n-3}$$

Si te das cuenta lo que hemos hecho es poner a r_n , es decir el GCD como una combinación lineal de los dos anteriores, y tu sabemos que si sigo aplicando este proceso hasta que r_n que descrito como combinación lineal de las r originales, es decir a, b.

2.4.5. Ejemplo

Supón que tenemos que calcular el GCD(2024,748) y también los coeficientes de Bezout.

Primero con el GCD, es decir con el algoritmo tradicional tenemos que:

- GCD(2024,748) = GCD(748,528) donde 2024 = 748(2) + 528
- GCD(748, 528) = GCD(528, 220) donde 748 = 528(1) + 220
- GCD(528, 220) = GCD(220, 88) donde 528 = 220(2) + 88
- GCD(220, 88) = GCD(88, 44) donde 220 = 88(2) + 44
- GCD(88,44) = GCD(44,0) = 44 donde 88 = 44(2) + 0

Y bingo, 44.

Ahora vayamos haciendo las combinaciones lineales, ten en cuenta que muchas veces hacen el algoritmo extendido empezando por el último paso, hasta llegar a a, b, pero yo lo haré "al réves" empezando por a, b para llegar a GCD(a, b), verás que lo entiendes mejor:

ullet Empecemos por mostrar a los originales a,b como combinación lineal de ellos:

$$2024 = 2024(1) + 748(0)$$
$$748 = 2024(0) + 748(1)$$

• Ahora podemos describir el primer paso del algoritmo como:

$$r = a - bq = 528 = 2024 - 748(2)$$

Y ahora sustituimos:

$$528 = 2024(1) + 748(-2)$$

■ Y lo hacemos para el segundo paso:

$$r = a - bq = 220 = 748 - 528(1)$$

Y ahora sustituimos:

$$220 = (2024(0) + 748(1)) - (2024(-1) + 748(-2)) = 2024(-1) + 748(3)$$

• Y lo hacemos para el tercer paso:

$$r = a - bq = 88 = 528 - 220(2)$$

Y ahora sustituimos:

$$88 = (2024(1) + 748(-2)) - 2(2024(-1) + 748(3)) = 2024(3) + 748(-8)$$

• Y lo hacemos para el cuarto paso:

$$r = a - bq = 44 = 220 - 88(2)$$

Y ahora sustituimos:

$$44 = (2024(-1) + 748(3)) - 2(2024(3) + 748(-8)) = 2024(-7) + 748(19)$$

Ahora llegamos a lo que queriamos

Bingo
$$44 = 2024(-7) + 748(19)$$

2.5. Mínimo Común Múltiplo: MCM/LCM

Definición Formal

Dados dos números cualquiera $a, b \in \mathbb{Z} - \{0\}.$

Decimos que c es un múltiplo común de a,b si y solo si a|c y b|c, es decir, si y solo si $\frac{c}{a}$ y $\frac{c}{b} \in \mathbb{Z}$.

Consideramos al mínimo común múltiplo como la mínima $c \in \mathbb{N}$ que cumple con ser un múltiplo común.

Ideas:

Si $ab \neq 0$, el conjunto múltiplos comunes positivos es distinto del vacío, esto lo podemos ver pues mínimo $|ab| \in \{ x \in \mathbb{Z} \mid a|x \ y \ b|x \}$

Y ya que pertenece a los naturales, por el principio de buen orden tiene un elemento mínimo. Este elemento es llamado el mínimo común múltiplo de a y b. Este es denotado por MCM(a,b) = LCM(a,b).

Definición Alterna

Podemos también podemos decir que si $a=p_1^{e_1}p_2^{e_2}\dots p_k^{e_k}$ $b=p_1^{f_1}p_2^{f_2}\dots p_k^{f_k}$ Entonces $LCM(a,b)=p_1^{\max(e_1,f_1)}p_1^{\max(e_2,f_2)}\dots p_k^{\max(e_k,f_k)}$

2.5.1. Propiedades de MCM/LCM

• Si $a|m \ y \ b|m$ entonces LCM(a,b)|m

Demostración:

Por contradicción podemos demostrarlo facilmente, ya que si no lo fuera tendríamos que $m=q\cdot LCM(a,b)+r$ donde 0< r< LCM(a,b)

Despejando a r tenemos que $r = m - q \cdot LCM(a, b)$

Y como a|m y a|LCM(a,b) entonces tenemos que $a|m-q\cdot LCM(a,b)$ por lo tanto a|r

Y como b|m y a|LCM(a,b) entonces tenemos que $b|m-q\cdot LCM(a,b)$ por lo tanto b|r.

Pero por todo esto vemos que r es un múltiplo común, incluso más pequeño que LCM(a,b). Esto si que es una contradicción.

• Siempre se cumple que $GCD(a, b) \cdot LCM(a, b) = |ab|$

Demostración:

Sea d = GCD(a, b) y m = LCM(a, b).

Entonces d|a (digo es un divisor), entonces d|ak, digamos que k=b, entonces d|ab, es decir, $\frac{ab}{d} \in \mathbb{Z}$.

Llamemos m' a $\frac{ab}{d}$ ya que se parece al máximo común multiplo.

Veamos que $a|\frac{ab}{d}$, que es lo mismo que decir $\frac{\frac{ab}{d}}{a} = \frac{\frac{ab}{d}}{\frac{a}{1}}$ simplificando tenemos que $\frac{ab}{ad} = \frac{b}{d} \in \mathbb{Z}$. Esta oración debe ser verdadera pues, sabemos que d|b, por lo tanto $\frac{b}{d} \in \mathbb{Z}$. Es decir m' es un multiplo de a.

Podemos ver que algo parecido pasa con b, preguntar si $b|\frac{ab}{d}$ es lo mismo que preguntar si $\frac{ab}{d} = \frac{ab}{d}$ simplicando tenemos que $\frac{ab}{db} = \frac{a}{d} \in \mathbb{Z}$. Esta oración debe ser verdadera pues, sabemos que d|a, por lo tanto $\frac{a}{d} \in \mathbb{Z}$. Es decir m' es un multiplo de b.

Por lo tanto $m' \leq m$, es decir o m' es el mínimo común multiplo o es mayor que el. Podemos expresar lo anterior también como $\frac{ab}{d} \geq m = ab \geq md$.

Por otro lado tenemos que por la identidad de Bezout d=ax+by, además sabemos que m=as y m=bt

Por lo que tenemos que dm = (ax + by)m = axm + bym = ax(bt) + by(as) = ab(xt + ys) llamemos k = (xt + ys), por lo que tenemos que dm = ab(k), es decir ab|dm y entonces recuerda que tenemos de las propiedades de divisibilidad que $|ab| \le |dm|$, d, m son siempre positivos, así que $|ab| \le dm$.

Así que tenemos que $ab \ge md$, que es lo mismo que $|ab| \ge md$ y tenemos que $|ab| \le dm$. Por lo tanto ab = dm.

Esta identidad es endemoniadamente útil, prueba por ejemplo con: $GCD(12, -30) \cdot LCM(12, -30) = |(-12)(30)|$

• Si LCM(a,b) = |ab| implica que (a,b) = 1

Demostración:

Si LCM(a,b) = |ab| recuerda que $GCD(a,b) \cdot LCM(a,b) = |ab|$ Entonces $GCD(a,b) = \frac{|ab|}{LCM(a,b)}$ que ya dijimos que $GCD(a,b) = \frac{|ab|}{|ab|} = 1$.

• Si LCM(ma, mb) = |m|LCM(a, b)

Demostración:

Vamos a demostrarlo usando que ya sabemos que GCD(ma, mb) = |m|GCD(a, b) Recuerda que LCM(ma, mb) $GCD(ma, mb) = |ma \cdot mb|$ por lo tanto:

$$LCM(ma,mb) = \frac{|m||m||ab|}{|m|GCD(a,b)} = \frac{|m||ab|}{GCD(a,b)} = |m|\frac{|ab|}{GCD(a,b)} = |m|LCM(a,b)$$

• LCM(n, n + 1) = |n(n + 1)|

Demostración:

Ya sabemos que GCD(n, n + 1) = 1 por lo tanto (1)LCM(n, n + 1) = |n(n + 1)|

2.6. Ecuaciones Diofanticas

Diofantos fue un matemático que vivió en Alexandria alrededor de 250 a.c. El fue el primero en estudiar soluciones a ecuaciones del tipo ax + by = c en los enteros.

Esa es la única razón por las que las llamamos así, esto es todo amiguitos.

Definición Formal

Una ecuación diofantinas es una ecuación donde $a, b, c \in \mathbb{Z}$ de la forma:

$$ax + by = c (2.9)$$

Una solución de esta ecuación es un par de enteros x_0,y_0 que satisfacen la ecuación.

2.6.1. Existencia de Soluciones

La ecuación ax + by = c tiene solución si y sólo si, GCD(a,b)|c, es decir si $\frac{c}{GCD(a,b)} \in \mathbb{Z}$.

Demostración:

En efecto, habíamos visto que un corolario de la demostración la identidad de Bezut, es que el conjunto llamado $Combinaciones = \{am + bn \mid m, n \in \mathbb{Z}, am + bn > 0\}$ es exactamente el conjunto de múltiplos de GCD(a,b).

Ahora sabemos que d es el menor elemento de ese conjunto, y más aún, por la naturaleza del mínimo común múltiplo d divide a cualquier elemento del conjunto.

2.6.2. Soluciones Generales

Supón que x_0, y_0 es **una** solución a la ecuación ax+by=c, donde $t \in \mathbb{Z}$ y d=GCD(a,b) entonces todas las demás soluciones estarán dadas por:

$$x = x_0 + \frac{b}{d}t$$

$$y = y_0 - \frac{a}{d}t$$

Demostración:

Recuerda, ya sabemos que $ax_0 + by_0 = c$, ahora pongamos las soluciones generales de regreso $ax_0 + by_0 = c = ax + by$.

Podemos entonces ver que con Algebra llegaremos a que o bien $ax_0 + by_0 = ax + by$ o a algo mucho más interesante:

$$a(x - x_0) = b(y_0 - y).$$

Ahora recuerda que ya habíamos probado que si d = GCD(a, b). La pareja de $\frac{a}{d}, \frac{b}{d}$ siempre son primos relativos. Ya que escribir esas fracciones se ve feo pongamos que $r = \frac{a}{d}$ y $s = \frac{b}{d}$.

Pasa algo muy divertido si intentamos dividir entre d todo esto: $a(x-x_0) = b(y_0 - y)$ se convierte en $\frac{a}{d}(x-x_0) = \frac{b}{d}(y_0 - y)$, que es lo mismo que:

$$r(x - x_0) = s(y_0 - y)$$

Bajo esa ecuación puede ver que $s(y_0 - y) = rq$, donde $q = (x - x_0)$ y $b = (y_0 - y)$ por lo tanto r|sb, ahora veamos que GCD(r,s) = 1 y que ya sabemos que r|sb podemos aplicar un teorema que ya vimos antes que dice que "Supón GCD(a,b) = 1 y que a|bc, entonces a|c". Y afirmar con ello que r|b, es decir:

$$r|(y_0 - y)$$

Esto es lo mismo que decir que $(y_0 - y) = rt$, podemos despejar a y y tener que $y = y_0 - rt = y_0 - \frac{a}{GCD(a,b)}t$.

Ahora hagamos algo parecido con x, recordemos que $r(x-x_0) = s(y_0-y)$

Bajo esa ecuación puede ver que $sq = r(x - x_0)$, donde $q = (y_0 - y)$ y $b = (x_0 - x)$ por lo tanto s|rb, ahora veamos que GCD(r,s) = 1 y que ya sabemos que s|rb podemos aplicar un teorema que ya vimos antes que dice que "Supón GCD(a,b) = 1 y que a|bc, entonces a|c". Y afirmar con ello que s|b, es decir:

$$s|(x-x_0)$$

Esto es lo mismo que decir que $(x - x_0) = st$, podemos despejar a x y tener que $x = x_0 + st = x_0 + \frac{b}{GCD(a,b)}t$.

2.7. Función Phi de Euler: $\phi(n)$

Para un número $n \in \mathbb{N}$ tenemos que:

$$\phi(n) = |\{ x \in \mathbb{N} \mid GCD(n, x) = 1 \ y \ x \le n \} |$$
 (2.10)

Es decir, $\phi(n)$ es la cantidad de naturales que son menores o iguales a n y que ademas son primos relativos.

2.7.1. Ejemplo

Supón que n=9 entonces tenemos que:

- GCD(1,9) = 1
- GCD(2,9) = 1
- GCD(3,9) = 3
- GCD(4,9) = 1
- GCD(5,9) = 1
- GCD(6,9) = 3
- GCD(7,9) = 1
- GCD(8,9) = 1
- GCD(9,9) = 9

Si te das cuenta los primos relativos de 9 son 1, 2, 4, 5, 7, 8 por lo tanto $\phi(9) = 6$

2.7.2. Propiedades

 $\phi(1) = 1$

Demostración:

Esto es por simple definición para que todo lo demás funcione.

:D

• Si k > 1 entonces $\phi(k) < k$

Demostración:

Si $\phi(1)$ entonces GCD(1,1)=1, por lo tanto $\phi(1)=1$.

En otro caso sabemos que GCD(k,k)=k por lo tanto es imposible que $\phi(k)=k,$ así que $\phi(k)< k$

• $\phi(p) = p - 1$ si y solo si p es primo

Demostración:

Si p es un número primo, entonces cada entero menor que p es primo relativo con con p, así que $\phi(p) = p - 1$.

Por otro lado si p > 1 y $\phi(p) = p - 1$ entonces p tiene que ser primo pues de lo contrario p tiene un divisor d tal que 1 < d < p y entonces $\phi(n) \le n - 2$ por lo que no sería primo.

• Si
$$p$$
 es primo y $k > 0$ entonces $\phi(p^k) = p^k - p^{k-1} = p^k \left(1 - \frac{1}{p}\right)$

Demostración:

Dado que p es un número primo, los únicos valores posibles de $GCD(p^k, n)$ son $1, p, p^2, \ldots, p^k$ y la única manera de que $GCD(p^k, n) \neq 1$ es que m sea un múltiplo de p.

Los múltiplos de p que son menores o iguales a p^k son: $p, 2p, 3p, \ldots, (p^{k-1})p$, pues $(p^{k-1})p = p^k$ y hay $p^k - 1$ de ellos. Por lo tanto, los otros números son relativamente primos a p^k .

Demostración:

Esto nos dice que la suma de las phi's de todos los divisores de n es la misma n.

Por ejemplo
$$4 = \phi(1) + \phi(2) + \phi(4) = 1 + 1 + 2 = 4$$

Para un divisor d de n, sea el conjunto:

$$S_d = \left\{ a \in \left\{ 1, \dots, n \right\} \mid GCD(a, n) = \frac{n}{d} \right\}$$

Entonces S_d consiste de todos los elementos de la forma: $b \cdot \frac{n}{d}$ donde $0 \le b \le d$, y GCD(b, d) = 1, entonces S_d contiene $\phi(d)$ elementos.

También, es claro que cada entero entre 1 y n pertenece a un único S_d . El resultado entonces sigue de sumar sobre todos los divisores d de n.

Demostración 2:

Considera que $n = p^k$

Entonces tenemos que:

$$\begin{split} \sum_{d|p^k} \phi(d) &= \phi(1) + \phi(p) + \phi(p^2) + \dots + \phi(p^k) \\ &= 1 + (p-1) + p^2 (1 - \frac{1}{p}) + \dots + p^k (1 - \frac{1}{p}) \\ &= p + (1 - \frac{1}{p}) [p^2 + p^3 + \dots + p^k] \\ &= p + (1 - \frac{1}{p}) \left(\frac{p^2 - p^{k+1}}{1 - p} \right) \\ &= p + \left(\frac{p-1}{p} \right) \left(\frac{p^2 - p^{k+1}}{1 - p} \right) \\ &= p - \left(\frac{p^2 - p^{k+1}}{p} \right) \\ &= p - (p - p^k) \\ &= p^k \end{split}$$

Ahora por inducción podemos resolver el caso en que $n=p_1^{k_1}p_2^{k_2}\dots p_r^{k_r}$

Ahora apliquemos inducción sobre el número de primos que dividen a n y todo estará listo con un par de pasos extra.

■ Esta función es multiplicativa, es decir: $\phi(mn) = \phi(n)\phi(m)\frac{GCD(m,n)}{\phi(GCD(m,n))}$

Demostración:

Tenemos que demostrar que $\phi(nm) = \phi(n)\phi(m)$ siempre que (n,m) = 1. Si alguno de los dos m ó n son uno 1 entonces como $\phi(1) = 1$ el resultado es claro.

Asumamos pues que n, m > 1. Podemos acomodar a todos los enteros positivos menores o iguales a mn en filas de la forma:

$$1, 2$$
 ,..., r ,..., m $m+1, m+2$,..., $m+r$,..., $2m$... $(n-1)m+1, (n-1)m+2, ..., (n-1)m+r, ..., nm$

Y como $\phi(mn)$ es el número de enteros en el arreglo anterior que son primos relativos con mn. Vamos que esto es equivalente a encontrar a los números que son primos relativos tanto con m como con n.

Nota que (km+r,m)=(r,m) por lo que en cada renglon hay exactamente $\phi(m)$ enteros que son primos relativos con m y de hecho si en una columna hay un entero primo relativo con m, todos los elementos de la columna son primos relativos con m, es decir hay exactamente $\phi(m)$ columnas formadas por enteros primos relativos con m.

Ahora si suponemos que la columna r está formada por enteros primos relativos con m afirmamos que en esta columna hay exactamente $\phi(n)$ enteros primo relativos con n pues todos estos enteros son distintos y n no divide a la diferencia entre cualequiera dos de ellos, esto es, el residuo de cada uno de estos números al ser dividido entre n es distinto (nota que (m,n)=1 y por lo tanto los residuos de esta columna son los enteros $0,1,2,3,\ldots,n-1$ en distinto orden.

Por lo tanto en la tabla habrá exactamente $\phi(n)\phi(m)$ números que son primos relativos tanto a n como a m y por lo tanto $\phi(mn) = \phi(m)\phi(n)$ es decir ϕ es multiplicativa.

Ahora, supon que (m,n) > 1, es decir, no son primos relativos, es decir comparten mínimo un número en su factorización prima.

Ahora podemos entonces decir que entonces podemos decir que n = GCD(n,m)k, ahora sabemos que $\phi(m,n) = \phi(\frac{GCD(m,n)}{GCD(n,m)}nm) = \phi(m)\phi(\frac{n}{GCD(m,n)}) = \phi(m)\phi(n)\frac{GCD(m,n)}{\phi(GCD(m,n))}$

• Usando la factorización prima podemos calcular $\phi(n)$ como:

$$\phi(n) = n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right)$$

Demostración:

Usando la idea de que esta función es multiplicativa y que $\phi(p^k) = p^k - p^{k-1} = p^k \left(1 - \frac{1}{p}\right)$ tenemos que:

$$\begin{split} \phi(n) &= \phi\left(p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_r^{e_r}\right) & \text{Usando la factorización prima} \\ &= \phi\left(p_1^{e_1}\right) \dots \phi\left(p_r^{e_r}\right) & \text{Usando que es una fn multiplicativa} \\ &= p_1^{e_1} \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \dots p_r^{e_r} \left(1 - \frac{1}{p_r}\right) & \text{Usando la propiedad de arriba} \\ &= p_1^{e_1} \dots p_r^{e_r} \left(1 - \frac{1}{p_1}\right) \dots \left(1 - \frac{1}{p_r}\right) & \text{Reordenamos} \\ &= n \prod_{p|n} \left(1 - \frac{1}{p}\right) & \text{Finalmente} \end{split}$$

• $\phi(n)$ es la cantidad de naturales que son primos relativos menores que n, pero también n es la cantidad de primos relativos con n en el segmento [n+1,2n]

Demostración:

Esto puede ser muy obvio o como para mi extremadamente interesante, para verlo tenemos que recordar la clave... GCD(a, b) = GCD(a, b + ak).

Usando esto podemos darnos cuenta que cualquier entero k que cumpla con que GCD(n,k) = 1 = GCD(n,k+n) es decir, si k es un coprimo con n entonces k+n también lo será, por lo tanto puedo hacer esto con cada uno y solo con cada uno de los elementos que contaba la phi(n).

Otra forma de decir lo que acabo de decir que podemos hacer una biyección entre ambos intervalos usando lo que acabo de decir, a cada elemento $a \in [1, n-1]$ tal que (a, n) = 1 lo vamos a relacionar con a + n que pertenece a [n+1, 2n]

■ Para cuales quiera a, b se cumple que el número de naturales menores o iguales que ab que son primos relativos con b es $a\phi(b)$

Demostración:

Sea $\phi(b)$ la cantidad de naturales que son coprimos con b y que estan en el intervalo [1, b-1].

Ya que sabemos que $\phi(n)$ es la cantidad de naturales que son primos relativos menores que n, pero también n es la cantidad de primos relativos con n en el segmento [n+1,2n]... o incluso más general en el intervalo [kn+1,(k+1)n].

Por lo tanto sabemos que la cantidad de primos relativos con b entre [1,ab] es simplemente la suma de a intervalos, y ya sabemos que la cantidad de primos relativos con b en cada intervalo es $\phi(b)$ por lo tanto $a\phi(b)$ nos dará la cantidada de primos relativos en el intervalo [1,ab].

■ Para n > 2 se tiene que $\phi(n)$ es un número par

Demostración:

El caso $n = 2^k$ con k > 1 se sigue con facilidad

Si n no es una potencia de 2, entonces lo divide un primo impar p y entonces $n=p^{\alpha}m$ con $(p^{\alpha},m)=1$ por lo que: $\phi(n)=\phi(p^{\alpha})\phi(m)$ y como $\phi(p^{\alpha})=p^{\alpha-1}(p-1)$ y (p-1) es par, el resultado se sigue.

• Si n tiene k factores primos impares distintos, entonces $2^k |\phi(n)|$

Demostración:

Esta se ve fea, pero la verdad es que no lo esta, suponte que tenemos a n como un producto de k primos mayores que dos (y quiza dos a alguna potencia) elevados a una potencia.

$$\phi(n) = \phi(p_1^{k_1} \ p_2^{k_2} \ \dots p_k^{k_n})$$

Ahora, como la Phi de Euler es una función multiplicativa (siempre que sean primos relativos, pero ya que vamos a trabajar con la factorización prima de n creo que doy esto por obvio) podemos ver que:

La $\phi(n)$ es el producto de las phis de cada uno de dichos factores impares.

La clave esta recordar que si n < 2 entonces $\phi(n)$ es par, ahí esta la clave.

Gracias a lo anterior podemos separar la $\phi(n)$ en k productos, donde k es el número de factores primos impares, ahora de como la ϕ de un cualquier cosa mayor de dos en par podemos factorizar un dos de cada una de los productos que tengo.

$$\phi(n) = \phi(p_1^{k_1} \ p_2^{k_2} \ \dots p_k^{k_n}) = \phi(p_1^{k_1}) \phi(p_2^{k_2}) \dots \phi(p_k^{k_n})$$

Por lo tanto, al momento de calcular la $\phi(n)$ podremos factorizar k veces el número 2, por lo tanto $2^k|\phi(n)$

■ Si (a,n) = 1 y (a-1,n) = 1 es decir si tanto a como su antecesor es primo relativo con m tenemos que: $1 + a + a^2 + \cdots + a^{\phi(n)-1} \equiv 0 \pmod{n}$

Demostración:

Esta demostración pide a gritos una serie geométrica, hagamosla y veamos que:

$$1 + a + a^{2} + \dots + a^{\phi(n)-1} = \sum_{k=0}^{\phi(n)-1} a^{k} = \frac{a^{\phi(n)} - 1}{a - 1}$$

Ahora, sabemos que como (a,n)=1 entonces $a^{\phi(n)}\equiv 1\pmod n$ es decir $n|a^{\phi(n)}-1$ es decir $a^{\phi(n)}-1=qn$ entonces en vez de decir $\frac{a^{\phi(n)}-1}{a-1}$ podriamos decir $\frac{nq}{a-1}$

Ahora recuerda que $\frac{nq}{a-1}$ es un entero, pero aun más que como (a-1,n)=1 a-1 no elimina tienen ningún factor en común con n, por lo tanto podemos sacar comodamente a n y decir que $1+a+a^2+\cdots+a^{\phi(n)-1}=\frac{a^{\phi(n)}-1}{a-1}=n\frac{q}{a-1}$ es decir $1+a+a^2+\cdots+a^{\phi(n)-1}$ es un multiplo de n, por lo tanto es congruente con cero módulo n

■ Para cualquier entero n, tal que (n, 10) = 1 tenemos que n divide a algún N que consiste de solamente unos (en su representación decimal)

Demostración Versión 1:

Esta se ve difícil pero veras que solo es una aplicación del teorema: Si (a,n)=1 y (a-1,n)=1 es decir si tanto a como su antecesor es primo relativo con m tenemos que: $1+a+a^2+\cdots+a^{\phi(n)-1}\equiv 0\pmod n$

Si (n, 10) = 1 y (n, 9) = 1. Y con esto podemos aplicar ya el Teorema, pues podemos ver a N como $10^0 + 10^1 + 10^{\phi(n)-1}$.

Gracias a ese Teorema vemos que esa N que son puros unos contendrá a $\phi(n)-1$ unos, quiza no sea la menor N pero es una válida siempre.

Pero... que pasa si $(9, n) \neq 1$.

Entonces piensa que si (n, 10) = 1 si y solo si (9n, 10) pues 9n = (n)(3)(3) y la única forma en que esto afectaría el valor del gcd es que 10 compartierá algun factor con nueve, pero como no, podemos afirmar esto.

Entonces $10^{\phi(9n)\equiv 1\pmod (9n)}$ por el Teorema de Fermat-Euler si (10,9n)=1 lo que implica que (10,n).

Ahora, ya que sabemos que $10^{\phi(9n)\equiv 1\pmod{(9n)}}$ podemos escribirlo como que: $10^{\phi(9n)}-1=9nq$ que podemos poner como:

$$nq = \frac{10^{\phi(9n)} - 1}{9}$$
$$= \frac{10^{\phi(9n)} - 1}{10 - 1}$$
$$= \sum_{k=0}^{\phi(9n) - 1} 10^k$$

Por lo tanto siempre lo podemos escribir como una suma geometríca, es decir una N que esta hecha de puros unos.

Por lo tanto y como resumen:

- Si es que (n, 10) = 1 y $n \neq 3k$ entonces un número creado por $\phi(n) 1$ unos siempre será un múltiplo de n.
- Si es que (n,10)=1 y n=3k entonces un número creado por $\phi(9n)-1$ unos siempre será un múltiplo de n.

Demostración Versión 2:

Para alguna n arbitaria crea el conjunto $Unos = 1, 11, 111, 1111, \dots \sum_{k=0}^{N} 10^k$. Ahora, nota que Unos tiene N+1 elementos, desde 0 hasta N.

Ahora ve los residuos que obtiene al dividir cada elementos de Unos entre n. Si te das cuenta al dividir entre n solo tendrás n residuos posibles, pero como tienes N+1 elementos 2 elementos diferentes tendrán un mismo residuo, por lo tanto su resta será divisible entre n (llamemos a la resta N').

Entonces para cualquier n tenemos que es posible encontrar una N' que esta hecha de la resta de dos números que contienen puros unos en su representación decimal, por lo tanto N' tendrá la forma de $N'=1\cdots 0\cdots$, es decir N' esta formada de q unos consecutivos y de k ceros consecutivos.

Finalmente si (10, n) = 1 y sabemos que n|N' tenemos que $n|(N)(10^k)$ con N siendo un número de puros unos, por lo tanto tenemos que n|N pues n no puede dividir a 10^k pues es primo relativo con 10.

• La suma de todos los primos relativos es algo muy genial:

$$\sum_{(i,n)=1 \text{ y } i < n} i = \frac{n}{2}\phi(n)$$

Ideas:

Esto nos dice que la suma de todos los primos relativos menores que n de n es $\frac{n}{2}\phi(n)$.

 \blacksquare Para simplificar cálculos tenemos: $\phi(n^m)=n^{m-1}\phi(n)$

2.8. Propiedades poco Comunes - Ejemplos Generales

■ Dado un conjunto de k enteros arbitrarios diferentes (donde $k \in \mathbb{N}$ y k > 1) siempre se tiene que la diferencia de dos de ellos será divisible por k.

Demostración:

Sean $a_1, a_2, a_3, \ldots, a_{k+1}$ los k enteros.

Apliquemos el algoritmo de la división para todos los elementos del conjunto, obteniendo algo como:

- $a_1 = b_1 + r_1$
- $a_2 = b_2 + r_2$
- $a_3 = b_3 + r_3$
- ...

Ahora, el truco esta en que como tenemos k residuos, pero todos ellos tienen que cumplir que $0 \le r_x < b$, pero esto implica que solo puede haber k-1 resudios posibles: $0, 1, \ldots, k-1$. Por lo tanto habrá al menos dos residuos iguales.

Tomemos ambos enteros que nos dan resudios iguales y saquemos la diferencia:

$$a_{i} - a_{j} = (bq_{i} + r_{i}) - (bq_{j} + r_{j})$$

$$= (bq_{i} + r_{i}) - (bq_{j} + r_{i})$$

$$= (bq_{i} + r_{i}) - bq_{j} - r_{i})$$

$$= bq_{i} - bq_{j}$$

$$= b(q_{i} - q_{j}) + 0$$

$$= bq_{x} + 0$$

Y bingo, demostrado;)

■ Dados $a, b \in \mathbb{Z}$ existen enteros x, y tal que: GCD(x, y) = b y LCM(x, y) = a si y solo si b|a.

Demostración:

Probemos por doble condicional.

Empecemos de ida:

Dado GCD(x,y) = b por lo tanto b|x y dado LCM(x,y) = a por lo tanto x|a y ya que la divisibilidad es transicitva tenemos por lo tanto que b|a.

Primero empecemos de regreso:

Si b|a, entonces a=bq. Podemos decir que $GCD(b,a)=GCD(b,bq)=b\cdot GCD(1,q)$. Podemos decir que MCL(b,a)=MCL(b,bq)=bq=a.

Por lo tanto propongamos que x = a y a y = b entonces tenemos que se cumple la propiedad.

■ El producto de n números consecutivos será siempre divisible entre n!, es decir $n!|(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)\dots(k+n)$

Demostración:

Esto es muy fácil de demostrar por inducción.

Sabemos que k|0! y que k+1|1!.

Supongamos que n!|(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)...(k+n).

Esto nos dice que:

- $2|(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)\dots(k+n)$ Pues mínimo alguno de los términos de la suseción será par
- 3|(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)...(k+n) Pues mínimo alguno de los términos de la suseción será divisible entre 3, pues hay mas de 3 enteros consecutivos
- 4|(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)...(k+n) Pues mínimo alguno de los términos de la suseción será divisible entre 4, pues hay mas de 4 enteros consecutivos
- ..

Ahora probar que $(n+1)!|(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)\dots(k+n)(k+n+1)$ es pan comido pues al haber k+1 elementos consecutivos este número $(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)\dots(k+n)(k+n+1)$ siempre será divisible entre k+1.

Y ya teniendo que: $n!|(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)\dots(k+n)$, es decir $(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)\dots(k+n) = q_1n!$. Por lo tanto $(k)(k+1)(k+2)(k+3)(k+4)\dots(k+n)(k+n+1) = q_2(k+1)!$.

Demostrado por inducción :D

■ Para cualquier entero n, se tiene que: $a-1|a^n-1|$

Ideas

Es muy obvio esto si n = 1, pues a - 1|a - 1 y con n = 2, pues $a - 1|a^2 - 1$ ya que gracias a la diferencia de cuadrados tenemos que: a - 1|(a + 1)(a - 1).

Con una n par es también muy fácil pues basta con ver que podemos siempre factorizar un a-1, pero también podemos hacer lo mismo con un n impar, basta con ver la descomposición del polinomio.

Demostracion:

Recuerdas la serie geométrica, sino no te preocupes, pues tenemos que:

$$a + ar + ar^{2} + ar^{3} + \dots + ar^{n-1} = \sum_{k=0}^{n-1} ar^{k} = a \frac{1 - r^{n}}{1 - r} = a \frac{(-1)(r^{n} - 1)}{(-1)r - 1} = a \frac{r^{n} - 1}{r - 1}$$

Por lo tanto si pones a a = 1 y r = a tienes que:

$$1 + a + a^{2} + a^{3} + \dots + a^{n-1} = \sum_{k=0}^{n-1} a^{k} = \frac{1 - a^{n}}{1 - a} = \frac{(-1)(a^{n} - 1)}{(-1)a - 1} = \frac{a^{n} - 1}{a - 1}$$

Por lo tanto ya que solo estamos sumando enteros o potencias de enteros $\frac{a^n-1}{a-1}$ debe ser un entero, es decir $a-1|a^n-1$.

• De manera más general tenemos que $a - b|a^n - b^n$

Demostración:

Para que fuera cierto teniamos que encontrar $a^n - b^n = (a - b)(q)$ podemos proponer entonces que:

$$(a-b)\sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-1-k} = (a-b)\sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-1-k}$$

$$= \sum_{k=0}^{n-1} a^{k+1} b^{n-1-k} - \sum_{k=0}^{n-1} a^k b^{n-k}$$

$$= a^n + \sum_{k=1}^{n-1} a^k b^{n-k} - \sum_{k=1}^{n-1} a^k b^{n-k} - b^n$$

$$= a^n - b^n$$

• Nunca se cumple que $4|n^2+2$

Demostración:

Suponga que n es par, por lo tanto tenemos que: $(2k)^2 + 2$ se puede expresar como $4k^2 + 2$, por lo tanto no es divisible entre cuatro.

Si n es impar, tenemos que $(2k+1)^2 + 2$ se puede expresar como $4k^2 + 4k + 1 + 2$ es decir $4(k^2 + k) + 3$, por lo tanto tampoco es divisible entre cuatro.

• Cualquier entero de la forma 6k + 5 es de la forma 3k - 1 pero no de manera inversa

Demostración:

Si tenemos un número de la forma 6k + 5 entonces ve que 6k + 5 = 3(2k + 2) - 1

Pero veamos una contraprueba para su inversa: Dado un número de la forma 3k-1, por ejemplo 3, tenemos el 3(3)-1=8 no lo podemos escribir de la forma 6k+5, pues implica 6k+5=8 es decir 6k=3, lo cual obviamente no tiene solución en los enteros, por lo tanto queda demostrado que su inversa no es correcta.

$$n^2 = 3k \text{ ó } n^2 = 3k + 1$$

Demostración:

Antes que nada recuerda que un cuadrado perfecto, lo podemos expresar como:

- $(3k+0)^2 = 9k^2 = 3(3k^2)$
- $(3k+1)^2 = 9k^2 + 6k + 1 = 3(3k^2 + 2k) + 1$
- $(3k+2)^2 = 9k^2 + 12k + 3 + 1 = 3(3k^2 + 4k + 1) + 1$

Es decir, todo cuadrado perfecto o es divisible entre 3 o es de la forma 3k + 1.

• Encuentremos los enteros que cumple con que (a, b) = 10 y [a, b] = 100

Demostración:

Empecemos por enunciar a más detalle las restricciones que nos estan dando como (a, b) = 10, entonces tenemos que 10|a y 10|b por lo tanto $10 \le a, b$.

Y como [a, b] = 100 entonces a|100 y b|100, por lo tanto $a, b \le 100$.

Con lo cual sabemos que dichos enteros tiene que estar entre 10 y 100, ahora podemos ocupar que (a, b) = 10 y ver que tenemos que:

$$a = 10q_1 \text{ y } b = 10q_2 \text{ con } (q_1, q_2) = 1.$$

Ademas (a, b)[a, b] = 1000. Por lo tanto dichas parejas son:

- (100, 10)
- (20, 50)
- Si GCD(b,c) = 1 y r|b entonces GCD(r,c) = 1

Demostración:

Usando la Identidad de Bezut esto esta regalado pues tenemos que bx + cy = 1 y b = rq entonces r(qx) + cy = 1 por lo tanto GCD(r, c) = 1. Que facil son ciertas demostraciones.

• Si x, y son coprimos con 3 entonces $x^2 + y^2$ no puede ser un cuadrado perfecto

Demostración:

Antes que nada recuerda que un cuadrado perfecto, lo podemos expresar como:

- $(3k+0)^2 = 9k^2 = 3(3k^2)$
- $(3k+1)^2 = 9k^2 + 6k + 1 = 3(3k^2 + 2k) + 1$
- $(3k+2)^2 = 9k^2 + 12k + 3 + 1 = 3(3k^2 + 4k + 1) + 1$

Es decir, todo cuadrado perfecto o es divisible entre 3 o es de la forma 3k + 1.

Veamos los casos posibles:

• $x = 3k_1 + 1$ y $y = 3k_2 + 1$ Dado esto tenemos que:

$$(3k_1 + 1)^2 + (3k_2 + 1)^2 = 9k_1^2 + 6k_1 + 1 + 9k_2^2 + 6k_2 + 1$$

$$= 9k_1^2 + 6k_1 + 9k_2^2 + 6k_2 + 2$$

$$= 9k_1^2 + 6k_1 + 9k_2^2 + 6k_2 + 2$$

$$= 3(3k_1^2 + 2k_1 + 3k_2^2 + 2k_2) + 2$$

Por lo tanto no puede ser un cuadrado perfecto.

• $x = 3k_1 + 1$ y $y = 3k_2 + 2$ Dado esto tenemos que:

$$(3k_1 + 1)^2 + (3k_2 + 2)^2 = 9k_1^2 + 6k_1 + 1 + 9k_2^2 + 12k_2 + 3 + 1$$
$$= 9k_1^2 + 6k_1 + 3 + 9k_2^2 + 12k_2 + 2$$
$$= 3(3k_1^2 + 2k_1 + 1 + 3k_2^2 + 4k_2) + 2$$

Por lo tanto no puede ser un cuadrado perfecto.

• $x = 3k_1 + 2$ y $y = 3k_2 + 2$ Dado esto tenemos que:

$$(3k_1 + 2)^2 + (3k_2 + 2)^2 = 9k_1^2 + 12k_1 + 3 + 1 + 9k_2^2 + 12k_2 + 3 + 1$$
$$= 9k_1^2 + 12k_1 + 6 + 9k_2^2 + 12k_2 + 2$$
$$= 3(3k_1^2 + 6k_1 + 2 + 3k_2^2 + 6k_2) + 2$$

Por lo tanto no puede ser un cuadrado perfecto.

• Si a, b son naturales diferentes entonces (a,b) = (a,c) implica que $(a^2,b^2) =$ (a^2, c^2)

Demostración:

Sabemos que $(a^2, b^2) = (a, b)^2$.

Demostrar esto es muy sencillo pues:

$$\prod_{i=1}^{n} p_i^{\min(2e_i, 2f_i)} = \prod_{i=1}^{n} 2p_i^{\min(e_i, f_i)} = \left(\prod_{i=1}^{n} np_i^{\min(e_i, f_i)}\right)^2$$

Por lo tanto $(a^2, b^2) = (a, b)^2 = (c, d)^2 = (c^2, d^2)$. Demostrado.

 $-\frac{n(n+1)}{2}|n!$ si y solo si n es impar.

Demostración:

$$\frac{n(n+1)}{2}|n!$$
 si y solo si $\frac{n!}{\frac{n(n+1)}{2}}$ pertenece a los enteros.

Por lo tanto
$$\frac{(n-1)!}{\frac{n+1}{2}}$$
 es decir si $\frac{2(n-1)!}{n+1}$.

Eso no pertenece a los enteros si n fuera par, pues 2(n-1)! son elementos pares y n+1 (al n ser par) es impar, por lo tanto es imposible encontrar factores para cancelarlo.

Si n fuera impar entonces el tenemos que la expansión de terminos de 2(n-1)! tiene un número par de factores, veamos el termino de enmedio más uno (por ejemplo el 3 en (1)(2)(3)(4)), aquel número en esa posción en la expansión (n-1)! tendrá un valor de $\frac{n+1}{2}$ pero al multiplicarlo por dos tenemos justo un n+1 por lo tanto se cancela y dicho número será un entero.

$$\frac{n(n+1)}{2}|n!$$
 si y solo si n es impar.

Quiza el último párrafo no quedará tan claro, así que unos ejemplos aquí:

•
$$\frac{2(5-1)!}{6} = \frac{2[(1)(2)(3)(4)]}{6} = \frac{(1)(2)(6)(4)}{6} = (1)(2)(4)$$

$$\bullet \frac{2(9-1)!}{10} = \frac{2[(1)(2)(3)(4)(5)(6)(7)(8)]}{10} = \frac{(1)(2)(3)(4)(10)(6)(7)(8)}{10} = (1)(2)(3)(4)(6)(7)(8)$$

$$\bullet \frac{2(7-1)!}{8} = \frac{2[(1)(2)(3)(4)(5)(6)]}{8} = \frac{(1)(2)(3)(8)(5)(6)}{8} = (1)(2)(3)(5)(6)$$

•
$$\frac{2(7-1)!}{8} = \frac{2[(1)(2)(3)(4)(5)(6)]}{8} = \frac{(1)(2)(3)(8)(5)(6)}{8} = (1)(2)(3)(5)(6)$$

• Si x, y son primos relativos tenemos que (x + y, x - y) < 3

Demostración:

Esto se demuestra fácil, pues como son primos relativos: sx + ty = 1, por lo tanto:

$$(2s)x + (2t)y = 2
(2sx) + (2ty) = 2
(sx + ty) + (sx + ty) = 2
(sx + sy + tx + ty) + (sx - sy - tx + ty) = 2
(s + t)(x + y) + (s - t)(x - y) = 2$$

Y como pudimos expresar en combinación lineal a (x+y) y (x-y) o 2 es el GCD o es 1. Por lo tanto GCD((x+y),(x-y)) < 3.

• No existen naturales diferentes tales que $(a^n - b^n)|(a^n + b^n)|$

Demostración:

Esta demostración esta bien intensa, así que vamos a agarrar nuestros cinturones.

Recuerda que ya demostramos que si x,y son primos relativos tenemos que (x+y,x-y)<3 Supongamos que existen dichos enteros, por lo tanto: $(a^n-b^n)=Q(a^n+b^n)$. Dividiendo todo entre el GCD o d tenemos que $\left(\frac{a}{d}\right)^n-\left(\frac{b}{d}\right)^n=Q\left(\left(\frac{a}{d}\right)^n+\left(\frac{b}{d}\right)^n\right)$

Entonces esto pasa si y solo existen dichos enteros $\left(\frac{a}{d}\right)$, $\left(\frac{b}{d}\right)$ que son primos relativos y que cumplen que $(a^n - b^n)|(a^n + b^n)$.

Ahora renombremos nuestras variables $a = \frac{a}{d}$, y $b = \frac{b}{d}$.

Ahora, como sabemos que estas nuevas a, b son primos relativos, se cumple que $(a^n) - (b^n) = GCD((a^n - b^n), (a^n + b^n)).$

Esto se cumple pues GCD(a, ka) = a y estamos suponiendo que $(a^n - b^n)|(a^n + b^n)$, pero además por el lema que demostramos $GCD((a^n - b^n), (a^n + b^n)) < 3$.

Ahora como son diferentes $(a-b) \ge 1$. Pero tenemos que: $a^n - b^n = (a-b)(a^{n-1} + \cdots + b^{n-1})$ y al ser naturales $(a^{n-1} + \cdots + b^{n-1}) \ge 3$.

Por lo tanto $a^n - b^n = (a - b)(a^{n-1} + \dots + b^{n-1}) \ge 3$.

Pero esto no puede ser pues dijimos que $(a^n) - (b^n)$ es igual al $GCD((a^n - b^n), (a^n + b^n))$ que por el lema tiene que ser menor que 3.

¡Contradicción!

Capítulo 3

Números Primos

3.1. Definición

Definición Formal

Un número $p \in \mathbb{N} - 1$ es llamado número primo o simplemente primo, si sus únicos divisores positivos son 1 y p.

Un entero mayor que 1 que no es primo es llamado compuesto.

3.2. Proposiciones Importantes

■ **Teorema de Euclides**: Si p es un primo y p|ab entonces eso implica que p divide mínimo a a ó a b.

Demostración:

Esta es más fácil de lo que te imaginas, recuerda que si GCD(a,b)=1 y que a|bc, entonces a|c.

Ahora supongamos que GCD(p, a) = 1, es decir, que son primos relativos, y si sabemos aparte que p|ab entonces p|b.

Por el otro lado si $GCD(p, a) \neq 1$ entonces existe un multiplo común entre ellos y ya que p es primo, tenemos que a = kp por lo tanto p|a.

• Hay una cantidad infinita de primos $(|\mathbb{P}| = \infty)$

Demostración - Euclides Edition:

Este también es un resultado muy famoso e importante, así que veamoslo con detalle:

La demostración es por contradicción. Supongamos que sólo hay un número finito, Sean estos $MiniPrimos = \{p_1, p_2, \dots, p_n\}.$

Consideremos ahora el número $p' = p_1 \cdots p_n + 1$, pongamos esto como $p' = \prod_{n=1}^n p_k + 1$

Tenemos dos opciones, o p es primo o p no lo es. (lo se, me merezco un Nobel).

Pero p' no puede ser primo pues es más grande que todos los primos en la lista, así que si p' fuera un primo indicaría que nuestra lista esta incompleta.

Si fuera compuesto entonces es divisible por algún primo. Digamos que ese primo se llama p_x , ahora supongamos que esta en el conjunto, eso indica que $p_x|p'$, que es lo mismo que pour $p_x|\prod_{n=1}^n p_k+1$ y ya que p_x esta dentro del conjunto de MiniPrimos, entonces $p_x|\prod_{n=1}^n p_k$. Si te das cuenta usando un teorema anterior (Si a|b y a|b+c entonces a|c) tenemos que $p_x|1$ lo cual es imposible pues implicaría que $1=kp_x$ y eso simplemente no se puede.

Por lo tanto p_x no puede estar en MiniPrimos, así que el conjunto no esta completo.

Si te das cuenta, sin importar que p' sea o no primo, la conclusión siempre es la misma, el conjunto no esta completo, hay más primos.

Siempre hay más primos.

■ Hay mucho espacio entre Primos...Pero mucho: Dado cualquier entero k, podemos encontrar k números compuestos (osea no primos) consecutivos.

Demostración:

Esta demostración esta bien genial, porque es muy sencilla.

Una de dichas susesiones puede ser: $k! + 2, k! + 3, \dots, k! + k$

Esto es bastante sencillo de probar pues:

- Sabemos que $k! = (1)(2)(3) \dots (k)$ no es primo
- QUÍZA k! + 1 pueda ser primo, así que por si las dudas no lo contamos
- Sabemos que k! + 2 no es primo pues podemos factorizar un 2 tanto de k! como del +2, por lo tanto es un compuesto.
- Sabemos que k! + 3 no es primo pues podemos factorizar un 3 tanto de k! como del +3, por lo tanto es un compuesto.
- Puedes seguir este proceso hasta k! + k

Y bingo, ahí esta una lista de números consecutivos compuestos.

• Encontrar los divisores de n de manera inteligente:

Todo número compuesto n tiene un divisor a tal que $a \leq \sqrt{n}$

Dado un entero particular, ¿Cómo podemos saber si es primo o no?

Si el número es compuesto, ¿Cómo podemos encontrar un divisor no trivial?

La primera idea es verificar si todos los enteros menores son divisores, si los únicos divisores son el 1 y el -1 entonces el número será primo.

Este método es simple pero costoso en términos de cómputo. Sin embargo la propiedad de arriba nos podría facilitar el cálculo.

Demostración:

En efecto, como n es compuesto, n = ab.

Si a=b, es decir si es un cuadrado perfecto entonces $a=b=a^2=\sqrt{n}$.

En caso contrario podemos suponer, que a < b, si multiplicamos por a tenemos que $a^2 < ab$. Por lo tanto $a^2 < n$. Por lo que $a < \sqrt{n}$.

• Si $2^k + 1$ es primo entonces $k = 2^n$

Demostración:

Ya que k no es de la forma 2^n podemos decir que en su descomposición prima hay mínimo un factor impar, el único caso en el que no pasa esto es cuando $k = 2^n$ podemos decir entonces que k = rs con s impar.

Ya que tenemos que $a - b|a^m - b^m$ entonces podemos decir que $(2^r - (-1))|(2^r)^s - (-1)^s$, pero como s es impar $(2^r - (-1))|(2^r)^s - (-1)$, es decir $(2^r + 1)|2^{rs} + 1$, es decir, por lo tanto $2^k + 1$ tiene un factor, el $(2^r + 1)$, por lo que no es primo.

3.3. Teorema Fundamental de la Aritmética

Un número $n \in \mathbb{N}$ puede ser expresado como un producto de primos.

Notese que dicha factorización es única si no cuentas el orden.

Demostración:

Parte I: Producto de Primos:

La demostración de la primera parte es mucho más sencilla de lo que parece:

Suponemos que $n \in \mathbb{N}$, si n = 1 entonces n es el producto de un conjunto vacío de primos.

Si $n \in \mathbb{P}$, osea si n es primo pues, pues ... Ya acabamos.

Si n no es primo entonces n=ab, y ahora en vez de enfocarnos en n lo hacemos en a,b.

Por inducción tenemos que llegar a que a, b es un primo o bien es el producto de dos naturales, y ahora analizamos a esos dos números... Si te das cuenta, es inducción y solo acaba cuando tanto a como b sean producto de primos.

Veríamos que por el principio de buen orden tenemos la secuencia que se nos va formando 1 < a < b < n y si siguieramos y cambiaramos nombre por consistencia $1 < \cdots < n_2 < n_1 < n$ tiene que terminar, no puede ser una lista y por ende un proceso infinito.

Por lo tanto n es siempre producto de Primos.

Parte II: Es Único:

Supongamos dos secuencias de primos que al multiplicarlos nos dan a n, incluso supongamos que existe la posibilidad de que sea diferente la cantidad de primos, esto estaría escrito como:

$$n = p_1 p_2 p_3 \dots p_r = q_1 q_2 q_3 \dots q_s$$
 donde $r \leq s$

Ahora sabemos que n no es más que esas dos secuencias, por lo tanto $p_1|n$, es decir $p_1|q_1q_2q_3\dots q_s$

El Teorema de Euclides (este: Si p es un primo y p|ab entonces eso implica que p divide mínimo a a ó a b, es decir $p|a \lor p|b$) implica que o bien $p_1 = q_1$ ó bien $p_1|q_2q_3 \dots q_s$.

Así que por inducción veremos que $p_1 = q_i$ para alguna $1 \le i \le s$.

Entonces vemos que podemos cancelar a esa p_1 y a q_i y vemos que:

$$p_2p_3\dots p_r=q_1q_2q_3\dots q_{i-1}q_{i+1}\dots q_s$$

Repetimos este proceso de encontrar un compañero para alguna p_x r veces.

Si r < s entonces $q_{r+1} \dots q_s = 1$ no es posible, por lo tanto r = s y el conjunto de p_x y q_y son exactamente el mismo, hemos terminado la prueba. ¡Yeah!

3.3.1. Factorización Prima

Como vimos podemos escribir cualquier $n \in \mathbb{N}$ como:

$$n = p_1 p_2 p_3 \dots p_s \tag{3.1}$$

Estos p_i no tienen porque ser diferentes todos, así que otra forma equivalente de escribirlos es como:

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_s^{\alpha_s}$$
 donde $\alpha_i \ge 0$, y también $p_1 < p_2 < \dots < p_s$ (3.2)

Oscar Andrés Rosas 53 Ve al Índice

3.4. Propiedades poco Comunes - Ejemplos Generales

• Si k es primo entonces el producto de todos los primos menores o iguales que k divide a $n^k - n$

Demostración:

Suponga que k es primo, por lo tanto si k=2 tenemos que $(n^2-n)=n(n-1)$ y como son dos números consecutivos mínimo uno es par. Por lo tanto $2|n^2-n$.

Si $k \neq 2$ entonces k es impar, veamos que pasa con los primos primos:

Si k=3 entonces $(n^3-n)=n(n+1)(n-1)$ es decir 3 números consecutivos por lo tanto es divisible entre 3 y también entre 2. Por lo tanto $2*3|n^3-n$.

Si k = 5 entonces:

$$(n^{5} - n) = n(n^{4} - 1)$$

$$= n(n^{2} + 1)(n^{2} - 1)$$

$$= n(n + 1)(n - 1)(n^{2} + 1)$$

$$= n(n + 1)(n - 1)(n - 2)(n + 2) + 5$$

es decir son 5 números consecutivos por lo tanto es divisible entre 5, 3 y también entre 2. Por lo tanto $2*3*5|n^5-n$.

De forma más general como k-1 es par y tenemos la expresión $n(n^k-1)$ donde podemos expandir este polinomio para tener k números consecutivos (esto se prueba usando inducción) es decir, será divisible entre el producto de los primos menores o iguales que k.

• Un primo de la forma 3k + 1 es de la forma 6k + 1

Demostración:

Sabemos que p=3k+1 por lo tanto p-1=3k es decir p-1 es divisible entre 3, por lo tanto p-1=6k. ¿Porque?

Porque supongamos que $p-1=3k_0$ pero no $p-1=6k_1$ (osea $p-1=3(2k_1)$), por lo tanto tendrá que ser de la forma $p-1=3(2k_1+1)$ es decir impar, pero eso implicaría que p sea par. Cosa que no puede ser.

Así p-1 si es de la forma p-1=6k por lo tanto p=6k+1.

VE AL ÍNDICE

Capítulo 4

Algoritmos Útiles

4.1. Exponenciación Binaria

Este es un algoritmo que te permite multiplicar más rápido, literalmente, ese es su objetivo, se basa en que si tiene un número como b^e y quieres calcularlo en vez de multiplicar b e veces, puedes ocupar la exponenciación binaria, que se basa en la observación de que:

Si n es impar:
$$b^e = b(b^2)^{\frac{e-1}{2}}$$

Si n es par: $b^e = b(b^2)^{\frac{e}{2}}$ (4.1)

Ahora usando esto podemos crear 2 métodos alternos:

Método 1

Este método es bastante sencillo:

- \blacksquare Inicializa tu respuesta a ser0
- Convierte el exponente en base 2
- Para cada digito del exponente en base 2 (Iniciando con el menos significativo):
 - Si es 1: Nueva Respuesta = Respuesta² * Base
 - Si es 0: Nueva Respuesta = Respuesta²

Ejemplo Método 1

Este ejemplo nos muestra como usar esta propiedad para elevar más rápido, por ejemplo para encontrar x^{13} solo tenemos que seguir el algoritmo suponiendo que recuerdas que $13_{10} = 1101_2$:

Solución:

```
Inicializamos : respuesta = 1 Ahora mismo: respuesta = x^0 Como 1^{er} dígito es 1: respuesta = respuesta^2 * x Ahora mismo: respuesta = x^1 Como 2^{do} dígito es 1: respuesta = respuesta^2 * x Ahora mismo: respuesta = x^3 Como 3^{er} dígito es 0: respuesta = respuesta^2 Ahora mismo: respuesta = x^6 Como 4^{er} dígito es 1: respuesta = respuesta^2 * x Ahora mismo: respuesta = x^{13}
```

Método 2

Este método es bastante sencillo:

- Inicializa tu respuesta a ser 0
- Inicializa tu auxiliar a ser b
- lacktriangle Convierte el exponente en base 2
- Para cada digito del exponente en base 2 (Iniciando con el menos significativo):
 - Si es 1: Nueva Respuesta = Respuesta * Auxiliar y Nuevo Auxiliar = Auxiliar²
 - Si es 0: Nuevo Auxiliar = $Auxiliar^2$

Ejemplo Método 2

Este ejemplo nos muestra como usar esta propiedad para elevar más rápido, por ejemplo para encontrar x^{13} solo tenemos que seguir el algoritmo suponiendo que recuerdas que $13_{10} = 1101_2$:

Solución:

```
Inicializamos : res = 1 y aux = x Ahora: res = x^0 y aux = x
1^{er} dígito es 1: res = res * x y aux = aux^2 Ahora: res = x^1 y aux = x^2
2^{do} dígito es 0: aux = aux^2 Ahora: res = x^1 y aux = x^4
3^{er} dígito es 1: res = res * x y aux = aux^2 Ahora: res = x^5 y aux = x^8
4^{er} dígito es 1: res = res * x y aux = aux^2 Ahora: res = x^{13} y aux = x^{16}
```

Capítulo 5

Congruencias

5.1. Congruencia Módulo N

Definición Formal

Si tenemos dos elementos $a, b \in \mathbb{Z}$ y $n \in \mathbb{N} - \{1\}$ entonces decirmos que a es **congruente** a b **modulo n** que escribimos como:

$$a \equiv b \pmod{n} \tag{5.1}$$

Si y solo si:

$$n|(a-b) \tag{5.2}$$

La idea principal de este nombre se da porque 2 enteros arbitrarios $a, b \in \mathbb{Z}$ son congruentes módulo n, esto es $a \equiv b \pmod{n}$, si y sólo si a y b dejan el mismo residuo al ser divididos por n. Esto lo demostraremos en las siguientes páginas.

5.1.1. Congruencia: Una Relación de Equivalencia

La notación \equiv es usada porque las caracteristicas de la congruencia son muy muy parecidos a los de la igualdad (=), más exigentemente es porque es una relación de equivalencia.

 $a \equiv a \pmod{n}$

Demostración:

Sabemos que n|0 por lo tanto n|a-a, por lo tanto $a \equiv a \pmod{n}$

• Si $a \equiv b \pmod{n}$ entonces $b \equiv a \pmod{n}$

Demostración:

Si $a \equiv b \pmod{n}$ entonces n|a-b, por lo tanto n|-(a-b), es decir n|b-a, por lo tanto $b \equiv a \pmod{n}$

• Si $a \equiv b \pmod{n}$ y $b \equiv c \pmod{n}$ entonces $a \equiv c \pmod{n}$

Demostración:

Si $a \equiv b \pmod{n}$ entonces n|a-b y si $b \equiv c \pmod{n}$ entonces n|b-c (y recuerda que si b|a y b|c entonces $b|a\pm c$) por lo tanto n|(a-b)+(b-c), es decir n|a-b+b-c, es decir n|a-c por lo tanto $a \equiv c \pmod{n}$

Recuerda algo muy muy importante:

Una relación de equivalencia R (en este caso la Congruencia Módulo N) sobre un conjunto A (en este caso \mathbb{Z}) produce una partición del conjunto en subconjuntos disjuntos, llamados **Clases de Equivalencia**, cada uno de ellos formados por elementos que están relacionados entre sí.

Esta partición se representa por $A \setminus R$ y se llama Conjunto Cociente.

Hablaremos de ellas más adelante.

5.1.2. Módulo: A%B

Recuerda las 2 proposición demostrada allá arriba:

- $a, b \in \mathbb{Z}$ son congruentes módulo n, esto es $a \equiv b \pmod{n}$, si y sólo si $a \neq b$ dejan el mismo residuo al ser divididos por n.
- $a \equiv r \pmod{n}$ si y solo si podemos escribir a $a \pmod{a} = nq + r$ para alguna q.

Por esta razón el residuo de un número a cuando es divido por n (que es el mismo número el residuo que deja b al dividirlo entre n) lo solemos llamar a%b.

Por lo tanto a % b = r donde $a = bq + r y \ 0 \le r < b$.

5.1.3. Sistema de Residuos

Definimos a $\{r_1, r_2, r_3, \dots, r_n\}$ como un sistema de residuos.

■ Decimos que es un **Sistema Completo de Residuos** si y solo si es que cumple que:

$$\forall k \in \mathbb{Z}, \ \exists r_i, k \equiv r_i \pmod{n} \ \ \text{y} \ \ r_i \equiv r_j \text{ solo si } i = j$$

Decimos que es un Sistema Reducido de Residuos si y solo si es que cumple que:

$$\forall k \in \mathbb{N} \ \text{y} \ GCD(k,n) = 1, \ \exists r_i, k \equiv r_i \pmod{n} \ \text{y} \ r_i \equiv r_j \text{ solo si } i = j$$

Es decir para un número n decimos que el conjunto completo de residuos son por ejemplo todos los naturales (incluyendo al cero) menores que el.

Mientras que un conjunto reducido de residuos son por ejemplo el conjunto de todos los coprimos de n menores a ns.

5.1.4. Propiedades Básicas

• Cualquiera 2 enteros a, b tenemos $a \equiv b \pmod{1}$

Demostración:

Esto es muy obvio pues 1|a-b (que es una proposición siempre verdadera) entonces $a\equiv b\pmod 1$

• $a \equiv r \pmod{n}$ si y solo si usando el algoritmo de la división a = nq + r

Demostración:

Es decir, todo entero es congruente a su residuo r al ser dividido por n (módulo n). $a \equiv r \pmod{n}$ si y solo si n|a-r que es lo mismo que decir a-r=kn=nq que es lo mismo que decir a=nq+r.

• $a \equiv b \pmod{n}$, si y sólo si $a \neq b$ dejan el mismo residuo al ser divididos por n.

Demostración:

 $a \equiv b \pmod n$ si y solo si a = nk + b para alguna k (es la proposición de arriba), despejemos b = a - kn

Ahora apliquemos el algoritmo de la división a = nq + r, con 0 < r < n sustituimos y tenemos que b = nq + r - kn que es lo mismo que decir b = n(q - k) + r con lo que podemos ver que dejan el mismo residuo al aplicar el algoritmo de la división con n.

Por otro lado si dejan el mismo residuo tenemos que $a = nq_1 + r$ y $b = nq_2 + r$ entonces $a - b = nq_1 - n_q = n(q_1 - q_2)$ por lo tanto si que n divide a esto.

■ Si $a \equiv b \pmod{n}$, entonces $a \equiv b + kn \pmod{n}$ donde $k \in \mathbb{N}$.

Demostración:

Si $a \equiv b \pmod{n}$ entonces n|(a-b). Pero también tenemos que n|(a-b)+kn por lo tanto podemos decir que n|(a-(b+kn)) por lo tanto por definición $a \equiv b+kn \pmod{n}$

• Si $a \equiv b \pmod{n}$, entonces GCD(a, n) = GCD(b, n)

Demostración:

Nota que $a \equiv b \pmod{n}$ entonces n|a-b, es decir a-b=nq ahora a=nq+b por lo tanto: $\frac{a}{GCD(a,n)} = \frac{nq+b}{GCD(a,n)}$ de donde podemos concluir que GCD(a,n)|b.

Analogamente tenemos que $\frac{b}{GCD(b,n)} = \frac{nq-a}{GCD(b,n)}$ por lo tanto GCD(b,n)|a.

Por lo tanto tenemos que GCD(a, n) = GCD(b, n)

5.1.5. Propiedades Cool

• Sea p primo entonces $(a+b)^p \equiv a^p + b^p \pmod{p}$

Demostración:

Usando el binomio de Newton tenemos que:

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k = \sum_{k=0}^n \frac{p!}{k!(n-k)!} a^{n-k} b^k$$

Ahora como p es primo la única forma de eliminar a p de $\frac{p!}{k!(n-k)!}$ es cuando k=0 o k=p por lo tanto todos los demás terminos tendrán una p por lo tanto son congruentes con $0 \pmod{p}$ excepto el primer y último término, es decir $a^p + b^n$.

- Si $a \equiv b \pmod{n_1}$ y $a \equiv b \pmod{n_2}$ entonces $a \equiv b \pmod{[n_1, n_2]}$
- Sea p un primo, entonces $a^x \equiv b^x \pmod{p}$ si y solo si $a \equiv b \pmod{p}$

Demostración:

$$a^x \equiv b^x \pmod{p}$$

 $a^x - b^x \equiv 0 \pmod{p}$
 $(a - b)^x \equiv 0 \pmod{p}$

Esto ocurre si y solo si $p|(a-b)^x$ y por el Teorema de Euler para los primos si $p|(a-b)^{x-1}(a-b)$ y llevar por inducción para p|a-b

Es decir $a \equiv b \pmod{p}$

5.2. Aritmética con Modulo n

5.2.1. La Aritmética en Congruncias

■ Suma: Si $a \equiv b \pmod{n}$ y $c \equiv d \pmod{n}$ entonces $a + c \equiv b + d \pmod{n}$

Demostración:

Podemos escribir que $a=nq_1+b$ y $c=nq_2+d$ si las sumamos tenemos que: $a+c=nq_1+nq_2+b+d$ esto es lo mismo que $(a+c)=n(q_1+q_2)+(b+d)$ tenemos que $(a+c)-(b+d)=n(q_1+q_2)$, por lo tanto n|(a+c)-(b+d), es decir $a+c\equiv b+d\pmod{n}$.

■ **Producto:** Si $a \equiv b \pmod{n}$ y $c \equiv d \pmod{n}$ entonces $ac \equiv bd \pmod{n}$

Demostración:

Podemos escribir que $a = nq_1 + b$ y $c = nq_2 + d$ si las multiplicamos tenemos que: $ac = (nq_1 + b)(nq_2 + d)$ esto es lo mismo que $(ac) = n^2q_1q_2 + dnq_1 + bnq_2 + bd$, por lo que tenemos que $(ac) = n(nq_1q_2 + dq_1 + bq_2) + bd$, por lo tanto $(ac) - (bd) = n(nq_1q_2 + dq_1 + bq_2)$ es decir n|(ac) - (bd), es decir $ac \equiv bd \pmod{n}$.

■ Combinación Lineal: Si $a \equiv b \pmod{n}$ y $c \equiv d \pmod{n}$ entonces $ra + sc \equiv rb + sd \pmod{n}$

Demostración:

Si $a \equiv b \pmod{n}$ entonces n|a-b Si $c \equiv d \pmod{n}$ entonces n|c-d

Por lo tanto m|r(a-b)+s(c-d). Por lo tanto m|(ra-sc)-(rb+sd)

Por lo tanto $ra + sc \equiv rb + sd \pmod{n}$

Los resultados anteriores nos obligan a decir que si $a \equiv b \pmod{n}$ entonces $f(a) \equiv f(b) \pmod{n}$ para cualquier f(x) polinomio de coeficientes enteros.

■ Cancelación Especial: Si GCD(c, n) = 1 y $ac \equiv bc \pmod{n}$ entonces $a \equiv b \pmod{n}$

Demostración:

Por definicición tenemos que n|ac-bc, es decir n|c(a-b) y recuerda la propiedad que demostramos (supón GCD(a,b)=1 y que a|bc, entonces a|c) por lo tanto n|a-b, que es lo mismo que $a\equiv b\pmod{n}$.

■ Cancelación General: $ac \equiv bc \pmod{n}$ si y solo si $a \equiv b \pmod{\frac{n}{GCD(c,n)}}$

Demostración:

Sabemos que n|ac-bc, es decir n|c(a-b).

Y dividiendo entre GCD(c,n) tenemos que: $\frac{c}{GCD(c,n)}a - \frac{c}{GCD(c,n)}b = q\frac{n}{GCD(c,n)}$

Y por lo tanto $\frac{n}{GCD(c,n)}|\frac{c}{GCD(c,n)}a - \frac{c}{GCD(c,n)}b$ es decir $\frac{n}{GCD(c,n)}|\frac{c}{GCD(c,n)}(a-b)$

Y ya que $GCD\left(\frac{n}{GCD(c,n)}, \frac{c}{GCD(c,n)}\right) = 1$ entonces $\frac{n}{GCD(c,n)}|a-b$, es decir $a \equiv b \pmod{\frac{n}{GCD(c,n)}}$

■ Inversos Multiplicativos: Existe un inverso de a (que será unico), es decir $a a^{-1} \equiv 1 \pmod{n}$ si y solo si GCD(a, n) = 1

Demostración:

Si GCD(a,n)=1 entonces xa+ny=1 es decir $xa+ny\equiv 1\pmod n$ que es lo mismo que $xa+0\equiv 1\pmod n$ es decir $(x)(a)\equiv 1\pmod n$ así que ahí esta tu inverso.

Hacer el otro condicional es bastante parecido, así que se deja como ejercicio al lectoro (jaja, me he convertido en aquello que luché por destruir)

- Encontrar Inversos Multiplicativos: Existe un inverso de a, es decir a $a^{-1} \equiv 1$ (mód n) si y solo si GCD(a, n) = 1
 - Podemos ver que el pequeño teorema de Fermat, ya sabes el que dice que: Si (a, m) = 1 entonces $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$.

Esto si te das cuenta nos dice que mucho sobre el inverso multiplicativo pues tendremos que $(a)a^{\phi(n)-1} \equiv 1 \pmod{n}$.

Así que ahí esta tu inverso, es $a^{\phi(n)-1}$

• Por otro lado podemos usar Teorema de Euclides Extendido ya que tenemos que: ax+by=1 entonces podemos escribirlo como: $a(1)+y(a'')\equiv 1\pmod n$ donde estamos.

5.3. Otra forma de ver Congruencias: $[a]_n$ y \mathbb{Z}_n

Recuerda algo muy muy importante (no importa que ya te lo dijera):

Una relación de equivalencia R (en este caso la Congruencia Módulo N) sobre un conjunto A (en este caso \mathbb{Z}) produce una partición del conjunto en subconjuntos disjuntos, llamados **Clases de Equivalencia**, cada uno de ellos formados por elementos que están relacionados entre sí.

Esta partición se representa por $Conjunto \setminus Relacion$ y se llama Conjunto Cociente.

Definición Formal

Clase de Equivalencia: Congruencias Modulo N ($[k]_n$)

Una Clase de Equivalencia de Congruencia Modulo N (k) es un conjunto que cumple con:

$$[k]_n = \overline{K_n} = \{ x \in \mathbb{Z} \mid x \equiv k \pmod{n} \}$$
 (5.3)

Y obviamente elegimos a las k positivas más pequeñas, es decir $0 \le k < n$.

Es decir, es un conjunto que contiene a todos los enteros que con congruentes modulo n con k.

O dicho más bonito, es el conjunto de todos los enteros que al aplicar el algoritmo de la división (x = kq + r) obtienen la misma r.

Conjunto Cociente: Congruencias Modulo N (\mathbb{Z}_n)

El conjunto de Congruencias Modulo N (de verdad a nadie se le ocurrio un nombre mas bonito)

Es un conjunto que contiene a todos las posibles Clases de Equivalencia (sabemos que serán n clases distintas) puesto que hay n posibles residuos desde $0 \le r < n$.

$$\mathbb{Z} \setminus \text{Congruencias M\'odulo } n = \mathbb{Z}_n = \{[0]_n, [1]_n, [2]_n, \dots [n-1]_n\}$$
 (5.4)

5.4. Propiedades y Teoremas Importantes

5.4.1. Teorema Generalizado de Fermat por Euler

Este nombre es lo que pasa cuando dos matemáticos son tan importantes y no podemos quitar el nombre de ninguno:

Si
$$GCD(a, n) = 1$$
 entonces $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$ (5.5)

Demostración:

Resulta que esto es más sencillo de lo que crees.

Vamos a crear un sistema reducido para n, por la misma definición de ϕ tenemos que dicho conjunto tiene $\phi(n)$ elementos, por lo tanto decimos:

Sea $\{r_1, r_2, \ldots, r_{\phi(n)}\}$ un sistema reducido de residuos, ahora, gracias a que es un sistema reducido y a que GCD(a, n) = 1 entonces tenemos que: $\{ar_1, ar_2, \ldots, ar_{\phi(n)}\}$ es también un sistema reducido Por lo tanto tenemos que:

$$(ar_1)(ar_2)\dots(ar_{\phi(n)})\equiv r_1r_2\dots r_{\phi(n)}\pmod{n}$$

Por lo tanto

$$a^{\phi(n)}(r_1)(r_2)\dots(r_{\phi(n)}) \equiv r_1r_2\dots r_{\phi(n)} \pmod{n}$$

Y ya que
$$GCD(n, \prod_{i=1}^{\phi(n)} r_i) = 1$$

 $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$

Gracias a este Teorema podemos encontrar que el inverso de $a\pmod{n}$ es $a^{\phi(n)-1}$ pues: $a^{\phi(n)} \equiv a(a^{\phi(n)-1}) \equiv 1 \pmod{n}$

5.4.2. Pequeño Teorema de Fermat

Llamamos al Teorema anterior "Teorema Generalizado de Fermat por Euler" porque generaliza un Teorema conocido como el pequeño Teorema de Fermat.

Este se enuncia como que si $a, n \in \mathbb{Z}$ donde p no divida a a tenemos entonces que:

$$\begin{array}{ccc} p \mid & n^p - n & & \text{Versi\'on con Divisibilidad} \\ a^{p-1} \equiv 1 & (\text{m\'od } p) & \text{Versi\'on con Congruencias} \end{array}$$

Demostración:

Usemos lo que ya sabemos, $a^{\phi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$.

Ahora, sabemos que si n es un primo, tenemos que $a^{\phi(p)} \equiv 1 \pmod{p}$, pero ya también sabemos que como p es un primo $\phi(p) = p - 1$, por lo tanto $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$.

Que es una de las versiones del teorema, para llegar a la otro tenemos que multiplicar todo por a, así tenemos que $a^p \equiv a \pmod{p}$.

Recuerda la definición formal de las congruencias, por lo que tenemos que $p|a^p - a$, y cambiando un el nombre de una variable llegamos a que $p|n^p - n$.

5.4.3. Teorema de Wilson

Este hermoso teorema lo podemos escribir como:

Si
$$p$$
 es primo si y solo si $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$ (5.6)

Demostración:

El truco aquí esta en los inversos:

- 1, p-1 son inversos de si mismos, es decir $(1)(1) \equiv (p-1)(p-1) \equiv 1 \pmod{p}$
- Si hablamos de los enteros $2 \le i \le p-2$ vemos que nunca se cumple que $i^2 \equiv 1 \pmod{p}$ Esto es muy fácil de demostrar, pues por contradicción tenemos que: $i^2 \equiv 1 \pmod{p}$ implica que $i^2-1 \equiv 0 \pmod{p}$ es decir $(i+1)(i-1) \equiv 0 \pmod{p}$ pero esto implicaría que p|(i+1)(i-1) pero esto no se puede pues p es primo y i+1, i-1 son residuos módulo p: i ¡Contradicción!

Ahora veamos que todos los i del producto (p-1)! que cumplen con $2 \le i \le p-2$ tienen que tener inverso

Esto de deduce del Pequeño Teorema de Fermat, donde tenemos que (i, p) = 1 implica que $i^{\phi(p)-1}$ es el inverso de i.

Así que de que existen, existen. Ahora, ya que $\{1, 2, \dots, p-1\}$ es un sistema completo y reducido de residuos tenemos que $\exists j \in \{1, 2, \dots, p-1\}$ donde $i^{\phi(p)-1} \equiv j \pmod{p}$ y $i \neq j$.

Por lo tanto vemos que (p-1)! se puede escribir de manera muy bonita donde todos los productos se cancelan menos p-1 y 1:

$$(p-1)! \equiv (1)[(i_1)(i_1)^{-1}][(i_2)(i_2)^{-1}] \cdots \left[(i_{\frac{p-3}{2}})(i_{\frac{p-3}{2}})^{-1} \right] (p-1) \equiv p-1 \equiv 1 \pmod{p} \quad (5.7)$$

Esto se puede hacer pues p es impar, por lo tanto $\frac{p-3}{2}$ es un entero.

Y con esto hemos demostrado este hermoso teorema:')

Demostración del otro Condicional:

Ahora veamos el regreso, en el que decimos que si $(n-1)! \equiv -1 \pmod{n}$ entonces n es primo.

Probemos por contradicción.

Supón que n es compuesta entonces se puede ver a n como n = ab con $a, b \in Naturals - \{1\}$

Ahora de la hipotesis, n|(n-1)!+1

Además como a es un divisor entonces a|n y n|(n-1)!+1, entonces a|(n-1)!+1. Ahora como 1 < a < n-1 entonces a|(n-1)!

Ahora ve que a entonces divide a cualquier combinación lineal, es decir a|[1][(n-1)!+1]+[-1][(n-1)!], es decir a|1 y esto solo es posible si a=1

5.4.4. Teorema Chino del Residuo

Supongamos que tenemos r congruencias donde n_1, \ldots, n_r son enteros positivos primos relativos entre si, y a_1, \ldots, a_r son enteros cualesquiera, entonces el sistema de congruencias:

$$x \equiv a_1 \pmod{n_1}$$

 $x \equiv a_2 \pmod{n_2}$
 \cdots
 $x \equiv a_r \pmod{n_r}$

Tiene solución. Y más aún cualquier solución será congruente módulo $\prod_{i=1}^{k} n_i$.

Y te lo voy a demostrar diciendote cual es la solución.

Demostración:

Sea
$$N = \prod_{i=1}^k n_i \ y \ N_i = \frac{N}{n_i}.$$

Ahora, lo primero importante es entender que esta pasando. N no es más que el producto de todos las n, mientras que N_i es el producto de todos las n, excepto n_i .

Debido a esto podemos decir $GCD(N, n_i) = 1$ por lo tanto existe el inverso de N_i (mód n_i), es decir la congruencia N_i $c_i \equiv a_i$ (mód n_i) tiene solución.

Encontremos el valor de c_i . Encontremos el valor de todas las c_i

Ahora vamos a proponer una solución

$$x_0 = \sum_{i=0}^r a_i N_i c_i = a_1 N_1 c_1 + a_2 N_2 c_2 + \dots + a_r N_r c_r$$

Ahora ¿Porqué funciona?

Nota que $N_i \equiv 0 \pmod{n_j}$ si $i \neq j$. Esta es la clave de como es que creamos esta solución. Creamos a las N_i para que se cumple esta propiedad.

Por lo tanto al momento de colocar x_0 en cada uno de las congruencias se reduce a $a_i N_i c_i \equiv a_i$ (mód n_i) y ya que N_i y c_i son inversos entonces se reduce a $a_i \equiv a_i$ (mód n_i) lo cual es obvio que es cierto.

Ahora, suponiendo que y es otra solución entonces $x\equiv a_i\equiv y\pmod{n_i}$ por lo tanto $x\equiv y\pmod{n_i}$ por lo tanto $x\equiv y\pmod{\prod_{i=1}^r n_i}$

Ejemplo

Supón el siguiente sistema:

$$x \equiv 2 \pmod{3}$$

 $x \equiv 3 \pmod{4}$
 $x \equiv 1 \pmod{5}$

Entonces N=(3)(4)(5) y $N_1=(4)(5)$, $N_2=(4)(5)$, $N_3=(3)(4)$ por lo tanto ahora vamos a resolver las congruencias del estilo c_i $N_i\equiv a_i\pmod{n_i}$.

• Encontremos a c_1

$$c_1(4)(5) \equiv 1 \pmod{3}$$

$$c_1(20) \equiv 1 \pmod{3}$$

$$c_1(2) \equiv 1 \pmod{3}$$

$$c_1 \equiv 2 \pmod{3}$$

■ Encontremos a c_2

$$c_2(3)(5) \equiv 1 \pmod{4}$$

$$c_2(15) \equiv 1 \pmod{4}$$

$$c_2(3) \equiv 1 \pmod{4}$$

$$c_2 \equiv 3 \pmod{4}$$

■ Encontremos a c_3

$$c_3(3)(4) \equiv 1 \pmod{5}$$

$$c_3(12) \equiv 1 \pmod{5}$$

$$c_3(2) \equiv 1 \pmod{5}$$

$$c_3 \equiv 3 \pmod{5}$$

Por lo tanto una solución x_0 es:

$$x_0 = \sum_{i=0}^{r} a_i N_i c_i$$

$$= a_1 N_1 c_1 + a_2 N_2 c_2 + a_3 N_3 c_3$$

$$= 2([4][5])2 + 3([3][5])3 + 1([3][4])3$$

$$= 251$$

$$= 11 \pmod{(3)(4)(5)}$$

$$= 11 \pmod{60}$$

Ahora, todas las soluciones van a ser módulo (3)(4)(5) es decir 251 (mód 60). Por lo tanto tenemos soluciones que son congruentes módulo 60, es decir $11, 71, \dots 60k + 11$

5.4.5. Exponenciación Modular: $b^e \equiv s \pmod{n}$

Es muy común usar congruencias para encontrar el residuo s de un númerotote (generalmente denotado de la forma b^e) al divirlo entre alguna n, donde $0 \le c < n$.

Usamos b de base, e de expontente y s de solución.

La idea se basa en la propiedad que ya demostramos de congruencias: " $a \equiv b \pmod{n}$ si y solo si ambos a, b dejan el mismo residio al ser dividido por n".

Este proceso, de encontrar s dado un número b^e y un módulo n es bastante fácil y rápido, incluso cuando el número es endemoniadamente grande, pero el proceso inverso, encontrar e dado una base b y un módulo n. Esto lo hace perfecto para la criptografía.

Método 1: Exponenciación Binaria

Este método es bastante sencillo y se basa en la exponenciación binaria, digo literalmente es el mismo algoritmo, lo único diferente es que hablamos de congruencias

- Inicializa tu respuesta a ser 0
- Inicializa tu auxiliar a ser b
- Convierte el exponente en base 2
- Para cada digito del exponente en base 2 (Iniciando con el menos significativo):
 - Si es 1: Nueva Respuesta = Respuesta * Auxiliar (mod n) y Nuevo Auxiliar = Auxiliar (mod n)
 - Si es 0: Nuevo Auxiliar = Auxiliar² (mod n)

Método 2: Alterno

Este método es bastante sencillo:

- Aplica el algoritmo de la división y llega a b = nq + r, de aquí tienes la proposición $b \equiv r \pmod{n}$
- Empieza a elevar proposición anterior hasta llegar a: $b^k \equiv r^k \pmod{n}$ donde $r^k \equiv 1 \pmod{n}$
- Ya que sabemos que $1^n = 1$ entonces ya nos podremos acerca mucho más, ¿Pero cuanto? Aplica el algoritmo de la división y llega a e = kq' + r', por lo tanto puedes escribir la proposición $b^{kq'} \equiv 1 \pmod{n}$
- Finalmente puedes también decir que $b^{r'} \equiv r^{r'} \pmod{n}$, por lo tanto si multiplicas las ultimas dos congruencias tenemos que $b^{kq'}b^{r'} \equiv (1)(r^{r'})$ esto es lo mismo que $b^{kq'+r'} \equiv r^{r'} \pmod{n}$. Por lo tanto $b^e \equiv r^{r'} \pmod{n}$. Donde $r^{r'} \pmod{n}$ es nuestra respuesta.

Ejemplo Método 2

■ Ejemplo 1: Encontrar el residuo de dividir 17³⁴¹ entre 5

Solución:

Sabemos que:	$17 \equiv 2$	$(m\acute{o}d 5)$
Por lo que:	$17^2 \equiv 2^2 = 4$	$\pmod{5}$
y al cuadrado da:	$17^4 \equiv 4^2 = 16$	$\pmod{5}$
y recuerda que:	$16 \equiv 1$	$(m\acute{o}d 5)$
por lo tanto:	$17^4 \equiv 1$	$\pmod{5}$
y ya que $1^k = 1$:	$(17^4)^{85} = 7^{4*85} \equiv 1^{85} = 1$	$\pmod{5}$
que es lo mismo que:	$17^{340} \equiv 1$	$\pmod{5}$
y multiplicando por la 1^a congruencia:	$(17^{340})(17) \equiv 1(2)$	$\pmod{5}$
que es lo mismo que:	$17^{341} \equiv 2$	$(m\'od 5)$

Por lo tanto 17³⁴¹ y 2 dejan el mismo residuo al divirlos entre 5

5.4.6. Criterios de Divisibilidad

Gracias a las congruencias podemos ver meuho más fácil si un n enorme es divisible.

Antes que nada vamos a trabajar con los dígitos de n como en base 10, así que antes vamos a explicar que son los dígitos siendo rigurosos matematicamente hablando:

$$n = a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \dots + a_k(10^k)$$

$$n = \sum_{i=0}^k a_i 10^i \quad \text{con } 0 \le a_i \le 9$$
(5.8)

• Un número $n \in \mathbb{Z}$ es divisible entre 3 si y solo si la suma de digitos (en base 10) de n es divisible entre 3.

Demostración:

Antes que nada, recuerda que a n lo puedes escribir como $n = a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \cdots + a_k(10^k)$.

Ahora, también recuerda que $10 \equiv 1 \pmod{3}$.

Ahora 3|n si y solo si $n \equiv 0 \pmod{3}$ y recuerda que podemos poner a n escrito de otra forma: $a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \cdots + a_k(10^k) \equiv 0 \pmod{3}$ y como recuerdas $(10 \equiv 1 \pmod{3})$ tenemos que esto ocurre si y solo si: $a_0 + a_1 + \cdots + a_k \equiv 0 \pmod{3}$, esto es lo mismo que $3|a_0 + a_1 + a_2 + \ldots$

Es decir, un número $n \in \mathbb{Z}$ es divisble entre 3 si y solo si la suma de digitos de n es divisible entre 3.

■ Un número $n \in \mathbb{Z}$ es divisible entre 4 si y solo si la suma de digitos (en base 10) de los últimos 2 digitos de n es divisible entre 4.

Demostración:

Antes que nada, recuerda que a n lo puedes escribir como $n = a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \cdots + a_k(10^k)$.

Ahora, también recuerda que $4|10^k$ con k>1. Para demostrar esto basta con ver que 100/4=25, 1000/4=25 (creo que la demostración formal por inducción es más que obvia, además todas las demás potencias base diez mayores son divisibles entre 100 y por transitividad también lo serán con 4), y para cualquier k mayor se cumplirá, pero para k=0 y k=1, esto no es siempre cierto.

Ahora 4|n si y solo si $n \equiv 0 \pmod 4$ y recuerda que podemos poner a n escrito de otra forma: $a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \cdots + a_k(10^k) \equiv 0 \pmod 4$ y como vimos por la propiedad anterior para potencias de 10 mayores que 1 tenemos que son congruentes con 0 (mód 4), por lo tanto la expresión de arriba se puede reducir a 4|n si y solo si: $a_0(10^0) + a_1(10^1) \equiv 0 \pmod 4$.

Es decir si el el número formado por sus últimos 2 dígitos es divisible entre 4.

■ Un número $n \in \mathbb{Z}$ es divisible entre 8 si y solo si la suma de digitos (en base 10) de los últimos 3 digitos de n es divisible entre 8.

Demostración:

Antes que nada, recuerda que a n lo puedes escribir como $n = a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \cdots + a_k(10^k)$.

Ahora, también recuerda que $8|10^k$ con k<2. Para demostrar esto basta con ver que $1000/8=125,\,10000/8=1250$ (creo que la demostración formal por inducción es más que obvia), y para cualquier k mayor se cumplirá, pero para $k=0,\,k=1$ o k=2, esto no es siempre cierto.

Ahora 8|n si y solo si $n \equiv 0 \pmod 8$ y recuerda que podemos poner a n escrito de otra forma: $a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \cdots + a_k(10^k) \equiv 0 \pmod 8$ y como vimos por la propiedad anterior para potencias de 10 mayores que 2 tenemos que son congruentes con 0 (mód 8), por lo tanto la expresión de arriba se puede reducir a 8|n si y solo si: $a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) \equiv 0 \pmod 8$.

Es decir si el el número formado por sus últimos 3 dígitos es divisible entre 8.

 Cualquier número es divisible entre 11 si y solo si la diferencia de la suma de los dígitos impares y los dígitos pares son divisibles entre 11

Demostración:

Antes que nada, recuerda que a n lo puedes escribir como $n = a_0(10^0) + a_1(10^1) + a_2(10^2) + \cdots + a_k(10^k)$.

Ahora, veamos este curioso patrón donde esta la clave:

- $10 \equiv -1 \pmod{11}$
- $100 \equiv (10)(10) \equiv (-1)(-1) \equiv 1 \pmod{11}$
- $1000 \equiv (100)(10)(10) \equiv (-1)(-1)(-1) \equiv -1 \pmod{11}$
- ...

Por lo tanto vemos que que de manera general $10^n \equiv (-1)^n \pmod{11}$

Entonces si un número x es divisible entre 11 tendremos que $x\equiv 0\pmod{11}$ Por lo tanto $(1)a_0+(10)a_1+\cdots+(10^k)a_k\equiv 0\pmod{11}$ es decir $(1)a_0+(-1)a_1+(1)a_1+\cdots+(-1)^{k-1}a_k\equiv 0\pmod{11}$

Que si te das cuenta, es lo que queriamos demostrar :D

5.5. Ecuaciones y Polínomios en Congruencias

5.5.1. Propiedades Interesantes

• $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ si y solo si p = 4k + 1

Demostración:

Esto parece más difícil de lo que es, simplemente tendremos que ver que tenemos que podemos el teorema anterior en forma de cuadrado, el enunciado anterior es $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$

Para hacerlo tendremos que usar la idea de que:

$$(j)(p-j) \equiv jp - j^2 \pmod{p}$$

 $\equiv 0 - j^2 \pmod{p}$
 $\equiv -j^2 \pmod{p}$

Usaremos ese truco para poner a nuestro producto de la forma:

$$(p-1)! \equiv [(1)(p-1)][(2)(p-2)] \dots \left[(\frac{p-1}{2})(p-\frac{p-1}{2}) \right] \pmod{p}$$

$$\equiv \prod_{i=2}^{\frac{p-1}{2}} i(p-i) \pmod{p}$$

$$\equiv \prod_{i=2}^{\frac{p-1}{2}} ip - i^2 \pmod{p}$$

$$\equiv \prod_{i=2}^{\frac{p-1}{2}} 0 - i^2 \pmod{p}$$

$$\equiv \prod_{i=2}^{\frac{p-1}{2}} -i^2 \pmod{p}$$

$$\equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \prod_{i=2}^{\frac{p-1}{2}} i^2 \pmod{p}$$

$$\equiv (-1)^{\frac{p-1}{2}} \left(\prod_{i=2}^{\frac{p-1}{2}} i \right)^2 \pmod{p}$$

$$\equiv -1 \pmod{p}$$

Por lo tanto lo anterior lo podemos simplificar a $x^2 \equiv -1 \pmod{p}$ si y solo si $(-1)^{\frac{p-1}{2}} = 1$, es decir si $\frac{p-1}{2}$ es par es decir: $\frac{p-1}{2} = 2k$ despejando tenemos que p = 4k + 1.

Y es más, gracias a esta demostración vemos que la x que estamos buscando es $\prod_{i=2}^{\frac{p-1}{2}} i$ Yo llamo a esto una buena demostración.

5.5.2. Congruencias Lineales

Una congruencia lineal $ax \equiv b \pmod{n}$ donde x es una incognita, parece muy sencillo pero resulta que el hecho de hablar de modulos n complica bastante la cosa.

Así que vamos pregunta por pregunta, pasito a pasito

¿Existe alguna solución?¿Cuál?

La congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$ tiene solución si y solo si GCD(a, n)|b

Una solución (x_0) esta dada por la x en la ecuación dionfantica

$$ax - ny = b$$

Demostración: Podemos demostrarlo facilmente si vemos que $ax \equiv b \pmod{n}$ quiere decir que n|ax - b, es decir ax - b = nq o quizá queda más claro decir ax - b = ny.

Es decir tenemos la ecuación Diofantica: ax - ny = b

Esta es una ecuación que ya habiamos visto y recordando que podemos definir el máximo común divisor como la **mínima** combinación lineal de a, n, por lo tanto el GCD divide a cualquier otra combinación lineal.

Por ejemplo esta que tenemos de la forma ax - ny. Por lo tanto GCD(a, n)|ax - ny es decir GCD(a, n)|b

Soluciones Congruentes e Incongruentes entre si

Si $ax \equiv b \pmod{n}$ tiene solución entonces hay infinidad de soluciones congruentes entre si módulo n

Ideas:

Antes que nada podemos ver que por la misma naturaleza de las congruencias tenemos que si $ax \equiv b$ (mód n) tiene solución entonces x + kn también será una solución.

Pero si te das cuenta todas estas soluciones son equivalentes módulo n. Es decir, ver que x=2 funciona para $2x\equiv 4\pmod 8$ así como también lo hara x=2+8=10 ó x=2+2(8)=18 no es muy interesante, despúes de todo todas estas soluciones son equivalentes: $2\equiv 10\equiv 18\pmod 8$.

Sería interesante conocer todas las soluciones que no sean congruentes entre si mismas, por ejemplo x=6 tambíen soluciona nuestro problema $2x\equiv 4\pmod 8$ y 6 no es equivalente con 2 módulo 8.

¿Cuántas Soluciones incongruentes existen?

Si la congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$ tiene solución entonces existen GCD(a, n) soluciones difererentes (incongruentes entre si) donde si x_0 es solución las demás estan dadas por:

$$x = x_0 + \frac{n}{GCD(a, n)}t$$
 donde $t \in \{0, 1, \dots, GCD(a, n) - 1\}$

Demostración:

Recuerda que nuestra congruencia $ax \equiv b \pmod n$ puede ser expresada como una ecuación diofantina: ax - ny = b.

Recuerda que si x_0, y_0 es **una** solución a la ecuación ax + by = c, donde $t \in \mathbb{Z}$ y d = GCD(a, b) entonces todas las demás soluciones estarán dadas por:

$$x = x_0 + \frac{b}{d}t \qquad y = y_0 - \frac{a}{d}t$$

Por lo tanto podemos tomar un una solución para nuestra ecuación diofantica como:

$$x = x_0 + \frac{n}{d}t \qquad y = y_0 - \frac{a}{d}t$$

Recueda que nos importa x por lo tanto podemos ver $x = x_0 + \frac{n}{d}t$ como $x \equiv x_0 \pmod{\frac{n}{d}}$

Por lo tanto para obtener todas las soluciones que son incongruentes entre ellas podemos hacer variar nuestra t de tal manera que que forme un sistema completo de residuos, es decir, $t \in \{0,1,2,\ldots,d-1\}$. Por lo mismo podemos decir que tenemos d soluciones diferentes.

De aquí podemos rescatar que si GCD(a, n) = 1, es decir **si** a **y** n **son** primos relativos entonces tendremos una **única solución**.

Capítulo 6

Polinomios

6.1. Teorema de la División

6.1.1. Definición de Polinomios

En los polinomios se cumple el Algoritmo de la División, es decir que sea $f(x), g(x) \in K[x]$ con f(x) de grado mayor entonces existe una $q(x), r(x) \in K[x]$ tal que

$$f(x) = g(x) \ q(x) + r(x)$$

6.1.2. Consecuencias del Teorema de la División

■ Dado $f(x) \in \mathbb{K}[x]$ si x_0 es raíz de f(x) entonces $(x - x_0)|f(x)$

Demostración:

Por Euclides, para f(x) y $(x-x_0)$ existen que q(x) y r(x) tal que $f(x)=(x-x_0)q(x)+r(x)$ con $Grado(r(x))< Grado((x-x_0))$.

Pero el $Grado((x-x_0))=1$, por lo tanto Grado(r(x))=0, es decir r(x)=c, es decir una constante.

Es decir que $f(x) = (x - x_0)q(x) + r_0$ y también tenemos que:

$$f(x_0) = (x_0 - x_0)q(x_0) + r_0$$

= (0)q(x₀) + r₀
= r₀

Por que $f(x_0) = 0 = r_0$, entonces $f(x_0) = (x_0 - x_0)q(x_0)$ por lo tanto $(x - x_0)|f(x)$

6.2. Datos y Teoremas Interesantes

• a - b|p(a) - p(b), para cualesquiera enteros distintos a y b.

Demostración:

Puedes ver a $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_0 x^0$, entonces podemos ver que:

$$p(a) - p(b) = a_n(a-b)^n + a_{n-1}(a-b)^{n-1} + \dots + a_1(a-b)$$

Nota primero no hay termino constante porque se elimina entre p(a) y p(b) ahora podemos factorizar de todos los demás un (a - b)

p(0) divide a todas las raíces del polinomio

Demostración:

Usando el teorema anterior tenemos que si a = r y b = 0 entonces tenemos que r - 0|p(r) - p(0) entonces tenemos que r|p(0)

• Si estamos hablando de polinomios sobre un campo infinito entonces se cumple que f(a) tiene un signo diferente a f(b) entonces hay una raíz entre ambos puntos.

Ideas:

Esto se deduce facilmente usando la idea de continuidad

• Sea p un polinomio donde p(0) y p(1) son impares, entonces este polinomio no tendrá raices enteras.

Demostración:

Sabemos que para todas las a, b tenemos que a - b|p(a) - p(b). Además recuerda que ya demostramos qup(0) divide a todas las raíces entonces sabemos que si este polinomio tiene raíces tendrán que ser impares pues p(0) es impar.

Ahora supongamos que existe una raíz r entonces ve que pasa al probar con a=r y b=1 tenemos que r-1|p(r)-p(1) que es lo mismo que r-1|-p(1).

Ahora aquí tenemos un problema, porque r es impar, por lo tanto r-1 es par. Pero p(1) es impar, y un par nunca va a dividir a un impar.

Por lo tanto no existen raíces.

Teorema de las Raíces Enteras:

Sea p un polinomio sobre los reales con coeficientes enteros entonces a - b|p(a) - p(b)

Demostración:

Puedes ver a $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_0 x^0$, entonces podemos ver que:

$$p(a) - p(b) = a_n(a-b)^n + a_{n-1}(a-b)^{n-1} + \dots + a_1(a-b)$$

Nota primero no hay termino constante porque se elimina entre p(a) y p(b) ahora podemos factorizar de todos los demás un (a - b) por el binomio de Newton, por lo tanto podemos concluir que a - b|p(a) - p(b).

■ Teorema de las Raíces Racionales: Sea $p(x) = a_n x^n + ... + a_0$ con coeficientes enteros y con $a_n \neq 0$ y $a_0 \neq 0$, entonces si $\frac{p}{a}$ con (p,q) = 1 es raíz entonces $p|a_0 y q|a_n$

Demostración:

Simplemente evaluar al polinomio tenemos que:

$$p\left(\frac{p}{q}\right) = a_n \left(\frac{p}{q}\right)^n + \dots + a_0 = 0$$
$$p\left(\frac{p}{q}\right) = a_n \left(\frac{p}{q}\right)^n + \dots = -a_0$$
$$p(a_n(p^{n-1}) + a_{n-1}(qp^{n-2}) + \dots) = -(a_0)q^n$$

Ahora sabemos que $p|(a_0)q^n$ entonces como (p,q)=1 entonces tenemos que $p|a_0$ Podemos de manera similar factorizar y llegar a:

$$q(a_{n-1}p^{n-1} + a_{n-2}p^{n-2} + \dots + a_0q^{n-1}) = -a_np^n$$

Entonces de manera similar podemos concluir que $q|a_n$

■ Sea \mathbb{F} un campo infinito, dados $f(x), g(x) \in \mathbb{F}[x]$. Si f(a) = g(a) para cada $a \in \mathbb{F}$ entonces f = g.

Demostración:

Podemos demostrar facilmente que ambos son polinomios son iguales, simplemente pensando en que f(x) - g(x) es cero en una cantidad infinita de puntos, y esto solo pasa si es que f(x) - g(x) es un polinomio cero, lo que implicaría que ambos polinomios son iguales.

Es importante recalcar que necesitamos un campo infinito, porque de no serlo no podemos asegurar de que f(x) - g(x) es un polinomio cero ya qu eno tenemos infinitos puntos donde evaluarlos y entonces f(x) - g(x) podría ser simplemente un polinomio con muchas raíces.

■ Demuestra que si $z \in \mathbb{C}$ es una raíz del polinomio p(x) con p con p con coeficientes en los reales, entonces $\overline{z} \in \mathbb{C}$ también es raíz del polinomio.

Demostración:

Entonces sabemos que $\sum_{r=0}^{n} a_r z^r = 0$

Ahora si evaluamos en $p(\overline{z})$ tenemso que:

$$p(\overline{z}) = \sum_{r=0}^{n} a_r(\overline{z})^r$$
$$= \sum_{r=0}^{n} a_r(z)^r$$
$$= \overline{0}$$
$$= 0$$

■ Sea p un número primo, entonces habrá exactamente $\frac{p^2-p}{2}$ polinomios irreducibles de grado 2 en $\mathbb{Z}_p[x]$ donde el termino cuadratico sea 1.

Demostración:

Antes que nada, todos los polinomios de ese estilo son de la forma $x^2 + a_1x + a_0$ donde $a_1, a_0 \in \mathbb{Z}_p$ por lo tanto hay p^2 polinomios en total.

Ahora los reducibles son o bien de la forma (x-a)(x-b) (donde a y b son diferentes) o de la forma $(x-a)^2$.

De los primeros reducibles hay $\frac{p(p-1)}{2}$ posibles, pues para a hay p posibles valores, para b uno menos y no nos importa el orden, por lo tanto entre dos para no contar dos veces el mismo polinomio.

Ahora de los segundos hay p posibles.

Por lo tanto:

$$p^{2} - \left(\frac{p(p-1)}{2} + p\right) = p^{2} - \left(\frac{p(p-1)}{2} + p\right)$$

$$= p^{2} - \left(\frac{p(p-1) + 2p}{2}\right)$$

$$= p^{2} - \left(\frac{p^{2} - p + 2p}{2}\right)$$

$$= p^{2} - \left(\frac{p^{2} + p}{2}\right)$$

$$= \left(\frac{p^{2} - p}{2}\right)$$

Magia:D

Bibliografía

 $[1]\,$ Leonardo Faustinos Morales y Jonathan López Ruiz Algebra Superior 2. Facultad de Ciencias, UNAM, 2017