Índice

1. El anillo ordenado de los números enteros	1
2. Inducción. Principios del mínimo y del máximo	4
3. Divisibilidad	5
4. Algoritmo de la división euclídea	6
5. Máximo común divisor y mínimo común múltiplo	ϵ
6. Ecuaciones diofánticas	13
7. Primos	17
8. Congruencias	19
9. Sistemas de ecuaciones en congruencias	21
10. Teorema chino de los restos	23
11. Los anillos \mathbb{Z}_n	29
12. Ejercicios	35
13. Aritmética entera usando GAP	39
14. Aritmética entera con MATHEMATICA	45
Índice alfabético	62

1. El anillo ordenado de los números enteros

Los números enteros son familiares en la aritmética elemental. Aquí queremos expresar esta familiaridad en términos precisos. Enunciaremos una lista de propiedades que poseen los enteros y a partir de ellas sacaremos nuestras deducciones. Todas estas

propiedades pueden deducirse de una lista muy corta de axiomas, pero de momento esto es inmaterial.

Denotamos \mathbb{N} al conjunto de los enteros positivos (también llamados números naturales) $\{1,2,3,\ldots\}$. y denotamos por \mathbb{Z} al conjunto de todos los enteros positivos, negativos y nulo. La letra \mathbb{N} es la inicial de la palabra *número* y \mathbb{Z} es la inicial de \mathbb{Z} al (número en alemán). En matemáticas está muy extendido el uso de ambas abreviaturas.

En el conjunto \mathbb{Z} hay definidas tres operaciones: Suma, x + y, resta o sustracción , x - y y multiplicación $x \cdot y$ o xy. Con frecuencia es conveniente expresar la resta sumando el opuesto, x - y = x + (-y). Estas operaciones verifican las siguientes propiedades:

Ley asociativa (x + y) + z = x + (y + z), (xy)z = x(yz),

Ley conmutativa x + y = y + x xy = yx,

Existencia de neutro x + 0 = x x1 = x,

Existencia de opuesto x + (-x) = 0.

El número 0 se llama *neutro para la suma* porque al sumarlo a cualquier número x el resultado es igual a x. De la misma forma el número 1 es *neutro para la multiplicación*. Todo entero x tiene el opuesto -x, pero salvo 1 y -1 ningún entero tiene un inverso multiplicativo. Más adelante hallaremos inversos para todo entero no nulo cuando veamos los números racionales.

Además de las propiedades anteriores, existe otra propiedad que relaciona la suma y el producto:

Ley distributiva x(y + z) = xy + xz.

Un conjunto R con dos operaciones x+y, xy verificando las anteriores propiedades se llama *anillo conmutativo*, así que el conjunto \mathbb{Z} de todos los enteros es un anillo conmutativo. Sin embargo estas leyes no son suficientes para determinar unívocamente a \mathbb{Z} .

Veamos ahora algunas consecuencias de las leyes anteriores: De la ley distributiva se sigue que para todo $x \in \mathbb{Z}$ se verifica $x \cdot 0 = 0 = 0 \cdot x$. Por la ley asociativa, la suma de cualquier número de términos es independiente de la manera en que introduzcamos paréntesis, y por la ley conmutativa el orden de los términos no altera la suma. Igual ocurre con la multiplicación. De momento aceptamos todo esto sin demostraciones.

La suma de los números a_1, \ldots, a_n se puede escribir $a_1 + \cdots + a_n$. Normalmente se abrevia esta expresión escribiendo el término general a_i precedido de una sigma mayúscula Σ con alguna indicación del rango en que se suman los enteros (excepto si esto último está claro del contexto). Así que en lugar de $a_1 + \cdots + a_n$ podemos escribir

$$\sum_{i=1}^{n} a_i$$
, $\sum_{i=1}^{n} a_i$, $\sum_{i=1}^{n} a_i$, $\sum_{i=1}^{n} a_i$

donde en cada caso i es una variable muda. Cuando n = 0 la suma escrita es vacía y, por convención, se toma igual a cero.

Existe una abreviatura similar para productos repetidos usando la pi mayúscula en lugar de Σ . Así que en lugar de $a_1a_2...a_n$ podemos escribir

$$\Pi_{i=1}^n a_i, \qquad \Pi_1^n a_i, \qquad \Pi_i a_i, \qquad \Pi a_i$$

Por ejemplo, podemos definir la función factorial como $n! = \Pi_1^n i$. Un producto vacío se toma igual a uno; así que las sumas vacías y los productos vacíos son respectivamente neutros para la suma y el producto.

Una propiedad importante de los enteros es que el producto de dos enteros no nulos no es nunca cero:

Ley de integridad Para cualesquiera enteros a, b, si $a \ne 0$ y $b \ne 0$ entonces $ab \ne 0$. Además $1 \ne 0$.

Esto tiene una consecuencia muy útil:

Ley cancelativa Para cualesquiera $a, b, c \in \mathbb{Z}$ si ca = cb y $c \neq 0$ entonces a = b.

Esto asegura que "multiplicación por un entero no nulo" es una aplicación inyectiva de \mathbb{Z} en sí mismo. Para demostrarlo, supongamos que $a \neq b$, entonces $a - b \neq 0$ y por la ley de integridad $c(a - b) \neq 0$, por tanto $ca - cb = c(a - b) \neq 0$.

En \mathbb{Z} además de las operaciones existe una relación de orden que escribimos $x \le y$ o $y \ge x$. Si $x \le y$ pero $x \ne y$ escribimos x < y y también y > x. Esta relación es una *relación de orden total* y está relacionada con las operaciones de \mathbb{Z} por las siguientes reglas:

Si
$$x_1 \le x_2$$
, $y_1 \le y_2$ entonces $x_1 + y_1 \le x_2 + y_2$.

Si
$$x \le y$$
 y $z > 0$ entonces $zx \le zy$.

Estas reglas indican que \mathbb{Z} es un *anillo totalmente ordenado*. Usando la ordenación podemos describir el conjunto \mathbb{N} de los enteros positivos como:

$$\mathbb{N} = \{ x \in \mathbb{Z} \mid x > 0 \} \tag{1.1}$$

Es costumbre tomar $\mathbb N$ como conjunto de partida dado por algunos axiomas (normalmente los *axiomas de Peano*) y a partir de él se construye $\mathbb Z$.

Nótese que para todo $x \in \mathbb{Z}$ se verifica que x = 0 o $x \in \mathbb{N}$ o $-x \in \mathbb{N}$ y que estas tres posibilidades son mutuamente excluyentes. De hecho esto es cierto en cualquier anillo ordenado, definiendo \mathbb{N} por la regla 1.1, debido a que el orden es total.

2. Inducción. Principios del mínimo y del máximo

Para fijar Z completamente utilizamos la siguiente condición sobre el conjunto N de los enteros positivos:

I. Principio de inducción sea S un subconjunto de $\mathbb N$ tal que $1 \in S$ y que $n \in S \Rightarrow n+1 \in S$. Entonces $S = \mathbb N$.

Este principio forma la base del método familiar de *demostración por inducción*: Sea P(n) una afirmación acerca de un entero positivo n (p. e., P(n) = "la suma de los n primeros enteros positivos es n(n+1)/2") Supongamos que queremos demostrar P(n) para todo n. Para ello por el principio de inducción basta demostrar P(1) y demostrar P(n) porque esto significa que el conjunto $S = \{n \in \mathbb{N} \mid P(n)\}$ contiene a n que si contiene a n también contiene a n + 1. Del principio de inducción se deduce que $S = \mathbb{N}$, es decir que todo $n \in \mathbb{N}$ verifica P(n).

Existen formas alternativas del principio de inducción que se usan con frecuencia:

- **II. Principio de inducción alternativo** Sea S un subconjunto de \mathbb{N} tal que $1 \in S$ y que $n \in S$ siempre que para todo m < n $m \in S$. Entonces $S = \mathbb{N}$.
- **III. Principio del mínimo o principio de buena ordenación.** Todo conjunto no vacío de enteros positivos tiene un elemento mínimo.
- IV. Principio del máximo Todo conjunto no vacío de enteros negativos tiene un elemento máximo.

El principio del mínimo se suele enunciar diciendo que $\mathbb N$ está *bien ordenado*. Veamos la equivalencia de los principios enunciados.

- **I** ⇒ **II** : Sea S un conjunto verificando las hipótesis de **II**. Definimos $T = \{x \in \mathbb{N} \mid \forall y (y \le x \Rightarrow y \in S)\}$, es decir que $x \in T$ precisamente cuando todos los números desde 1 hasta x pertenecen a S. Es evidente que $T \subseteq S$, así que basta demostrar que $T = \mathbb{N}$. Como $1 \in S$, tenemos que $1 \in T$. Si $n \in T$ entonces $y \in S$ para todo $y \le n$, luego $n + 1 \in S$ y por tanto $y \in S$ para todo $y \le n + 1$. Pero esto implica que $n + 1 \in T$. Por **I** tenemos que $T = \mathbb{N}$.
- II ⇒ III : Sea S un conjunto de enteros positivos que no tiene elemento mínimo. Vamos a demostrar que S es el conjunto vacío: Llamamos $S' = \{x \in \mathbb{N} \mid x \notin S\}$ al complemento de S. Como S no tiene primer elemento, $1 \notin S$ luego $1 \in S'$. Si para todo $m \le n$ se verifica que $m \in S'$, necesariamente $n \in S'$ (porque en otro caso $n \in S$ y n sería un elemento mínimo para S). Por II, $S' = \mathbb{N}$ y por tanto $S = \emptyset$.
- III \Rightarrow I : El elemento mínimo de \mathbb{N} es 1. Sea S un subconjunto de \mathbb{N} que verifique las hipótesis del principio de inducción. Sea $S' = \{x \in \mathbb{N} \mid x \notin S\}$. Sabemos que $1 \notin S'$ y si $n \in S'$ entonces $n-1 \in S'$. Luego S' no tiene elemento mínimo, por tanto es el conjunto vacío y $S = \mathbb{N}$.

- III \Rightarrow IV : Sea S un conjunto no vacío de enteros negativos. Entonces $T = \{x \in \mathbb{Z} \mid -x \in S\}$ es un conjunto no vacío de elementos positivos. Por III T tiene elemento mínimo, sea n. Entonces $-n \in S$ y para todo $m \in S$ tenemos que $-m \in T$, luego $n \le -m$ lo que equivale a $-n \ge m$ para todo $m \in T$, así que -n es el elemento máximo de S.
- $IV \Rightarrow III$: Se demuestra de manera análoga al apartado anterior.

3. Divisibilidad

Definición 3.1. Dados $a, b \in \mathbb{Z}$ decimos que b divide a, que a es divisible por b y que a es un múltiplo de b si existe un $c \in \mathbb{Z}$ tal que a = bc. Lo denotamos por $b \mid a$.

Ya que cualquier múltiplo de 0 es 0, se verifica que $0 \mid a$ sólo cuando a = 0. Por esta razón en la expresión $b \mid a$ normalmente se toma $b \neq 0$. Para todo $b \in \mathbb{Z}$ se verifica que $b \mid 0$.

La negación de $b \mid a$ se escribe $b \nmid a$ que significa que a no es divisible por b. La relación de divisibilidad en $\mathbb Z$ satisface las siguientes propiedades:

- 1. $c \mid b \mid a \text{ implican } c \mid a$.
- 2. Para todo $a \in \mathbb{Z}$ se verifica que $a \mid a$.
- 3. Si $a \mid b \ y \ b \mid a \ \text{entonces} \ a = \pm b$.

Estas tres propiedades muestran que la divisibilidad es un orden parcial en el conjunto de enteros positivos.

- 4. $b \mid a, a > 0$ y b > 0 implican $b \le a$
- 5. $b \mid a_1 \text{ y } b \mid a_2 \text{ implican que } b \mid (xa_1 + ya_2) \text{ para cualesquiera } x, y \in \mathbb{Z}$. En particular $b \mid (a_1 a_2)$.
- 6. $b \mid a$ implica que para todo $c \in \mathbb{Z}$ se verifica $b \mid ac$.
- 7. Si $c \neq 0$, $b \mid a$ si y sólo si $cb \mid ca$

Definición 3.2. Dos enteros a, b tales que $b \mid a$ y $a \mid b$ se llaman *asociados*.

De la propiedad 3 anterior vemos que todo entero a está asociado a un único entero no negativo, que se llama su valor absoluto y se representa por |a|.

4. Algoritmo de la división euclídea

La primera aplicación del principio de buena ordenación es demostrar el algoritmo de la división.

Teorema 4.1. Para cualesquiera enteros a y b, con b > 0, existen enteros únicos q (el cociente) y r (el resto) tales que a = bq + r con $0 \le r < b$.

Demostración. Consideramos el conjunto $R = \{s = a - bq \mid q \in \mathbb{Z}, s \ge 0\}$. Como b > 0, el elemento $a - b(-|a|) = a + b \cdot |a|$ es mayor o igual a cero y está en R. Luego R no es vacío.

Por el principio de buena ordenación R tiene un primer elemento, al que llamamos r. Por definición $r = a - bq \ge 0$, y a = bq + r. Si fuera $r \ge b$, entonces $s = r - b = a - b(q + 1) \ge 0$, luego $s \in R$ y s < r. Esto contradice la minimalidad de r, luego r < b.

Para demostrar que q y r son únicos, supongamos que a = bq + r = bp + s con $0 \le r, s < b$. Esto implica que |r - s| < b. Pero r - s = b(q - p) lo que muestra que $b \mid (r - s)$. El único múltiplo de b con menor valor absoluto que b es el cero, luego r - s = 0 y por tanto r = s. Además bp = bq, lo que implica p = q.

Corolario 4.2. Dados dos enteros a y b con b > 0, $b \mid a$ si y sólo si el resto de la división de a por b es 0.

Definición 4.3. Para $a \in \mathbb{Z}$ definimos el conjunto de todos los múltiplos de a como $a\mathbb{Z} = \{aq \mid q \in \mathbb{Z}\}.$

Proposición 4.4. El conjunto a**Z** es cerrado para la suma y la resta.

Teorema 4.5. Sea I un conjunto no vacío de enteros que es cerrado para la suma y la resta. Entonces o I sólo contiene al cero o contiene un mínimo elemento positivo a, en cuyo caso $I = a\mathbb{Z}$.

Demostración. Ya que I no es vacío, o sólo contiene al cero o contiene algún entero no nulo b. En el primer caso hemos terminado. En el segundo caso, I contiene a b-b=0 y a 0-b=-b. Así que I contiene al entero positivo |b|. Luego el conjunto I^+ de enteros positivos de I no es vacío. Por el principio de buena ordenación tiene un elemento mínimo, al que llamamos a.

Cualquier múltiplo de a se obtiene sumando a o -a consigo mismo un número finito de veces, luego $a\mathbb{Z} \subseteq I$.

Por otra parte, sea $c \in I$ arbitrario. Dividimos entre a, así que $c = aq + r \operatorname{con} 0 \le r < a$. Pero $r = c - aq \in I$. Por el carácter minimal de a, debe ser r = 0. O sea, que $c = aq \in a\mathbb{Z}$. Como c era un elemento arbitrario de I, obtenemos que $I \subseteq a\mathbb{Z}$. Combinando con el párrafo anterior nos queda que $I = a\mathbb{Z}$.

5. Máximo común divisor y mínimo común múltiplo

Definición 5.1. Un entero positivo *d* se llama *máximo común divisor* de dos enteros dados *a* y *b* si

1. *d* es un divisor de *a* y *b*

2. Todo divisor común de *a* y *b* es un divisor de *d*.

El máximo común divisor de a y b se representa como d = m. c. d.(a, b) y también como d = (a, b).

El hecho de enunciar una definición del máximo común divisor (o de cualquier otro concepto) no garantiza su existencia. Además debemos justificar el uso del artículo determinado "el", ya que implica su unicidad. Este último punto es fácil de tratar: Si d_1 y d_2 son máximos comunes divisores de a y b, entonces la definición requiere que d_1 | d_2 y d_2 | d_1 , luego d_2 = $\pm d_1$. Ya que ambos son positivos, d_2 = d_1 .

Definición 5.2. Sean $a, b \in \mathbb{Z}$. Cualquier entero de la forma ma + nb con $m, n \in \mathbb{Z}$ se llama *combinación lineal de a y b*.

El siguiente teorema muestra la existencia del máximo común divisor de dos enters cualesquiera y su expresión como combinación lineal de ambos:

Teorema 5.3. Dos enteros no nulos arbitrarios a y b tienen un máximo común dívisor, que se puede expresar como la menor combinación lineal positiva de a y b.

Además un entero es una combinación lineal de a y b si y sólo si es un múltiplo de su máximo común divisor.

Demostración. Sea I el conjunto de todas las combinaciones lineales de a y b, es decir

$$I = \{ x \in \mathbb{Z} \mid x = ma + nb, \ m, n \in \mathbb{Z} \}$$

El conjunto I no es vacío, porque contiene a los elementos $a = 1 \cdot a + 0 \cdot b$ y $b = 0 \cdot a + 1 \cdot b$. Es fácil comprobar que I es cerrado para la suma y la resta. Por el teorema 4.5, $I = d\mathbb{Z}$, siendo d el menor entero positivo de I.

Como $d \in I$, existen $m, n \in \mathbb{Z}$ tales que d = ma + nb. Como $a, b \in I$, necesariamente $d \mid a \vee d \mid b$.

Sea ahora $c \in \mathbb{Z}$ tal que $c \mid a \lor c \mid b$, así que $a = cq_1 \lor b = cq_2$. Entonces

$$d = ma + nb = mcq_1 + ncq_2 = c(mq_1 + nq_2)$$

lo que muestra que $c \mid d$.

La última afirmación se sigue del hecho de que I (el conjunto de todas las combinaciones lineales de a y b) es igual a $d\mathbb{Z}$ (el conjunto de todos los múltiplos de d).

La igualdad d = ma + nb donde d = (a, b) se conoce como igualdad de Bézout.

Corolario 5.4. *Para cualquier entero positivo c,* $(ca, cb) = c \cdot (a, b)$.

Demostración. Por el teorema 5.3 tenemos que (ca, cb) es el menor valor positivo de cax + cby, que es igual al producto de c por el menor valor positivo de ax + by, es decir el producto de c por (a, b).

Corolario 5.5. *Si c* | a, c | b y c > 0, entonces

$$\left(\frac{a}{c}, \frac{b}{c}\right) = \frac{1}{c}(a, b)$$

Si(a,b) = d entonces (a/d,b/d) = 1.

Demostración. La primera afirmación es consecuencia directa del corolario anterior reemplazando c,a,b en dicho corolario por c,a/c,b/c respectivamente. La segunda afirmación es un caso particular de la primera.

Definición 5.6. Dos enteros a, b se llaman primos relativos si (a, b) = 1, es decir si no tienen divisores comunes salvo ± 1 .

Teorema 5.7. *Para cualquier* $c \in \mathbb{Z}$, (a, b) = (b, a) = (a, -b) = (a, b + ac).

Teorema 5.8. 1. $Si\ b \mid ac$, entonces $b \mid (a, b)c$.

- 2. $Sib \mid acy(a,b) = 1$ entonces $b \mid c$.
- 3. $Si \ b \ | \ a, \ c \ | \ a \ y \ (b, \ c) = 1 \ entonces \ bc \ | \ a.$
- 4. (a,bc) = 1 si y sólo si (a,b) = 1 y (a,c) = 1.

Demostración. 1. Supongamos que $b \mid ac$. Sea ac = bq. Escribimos (a, b) = ma + nb para algunos $m, n \in \mathbb{Z}$. Multiplicando por c obtenemos (a, b)c = mac + nbc = (mq + nc)b.

- 2. Simplemente tomamos (a, b) = 1 en el apartado anterior.
- 3. Sea a = bq. Si $c \mid a = bq$ y por el apartado anterior $c \mid q$, sea $q = cq_1$. Sustituyendo obtenemos $a = bcq_1$, luego $bc \mid a$.
- 4. Sea (a,bc) = 1. Entonces ma + n(bc) = 1 para algunos $m,n \in \mathbb{Z}$. Podemos escribir esta igualdad de otras dos formas: ma + (nc)b = 1, ma + (nb)c que muestran que (a,b) = 1 y (a,c) = 1.

A la inversa, existen enteros m_1 , m_2 , n_1 , n_2 tales que $1 = m_1a + n_1b = m_2a + n_2c$. Multiplicando y agrupando términos queda: $1 = (m_1m_2a + n_1m_2b + m_1n_2c)a + n_1n_2bc$, luego (a,bc) = 1.

Probablemente estamos acostumbrados a calcular el máximo común divisor de *a* y *b* mediante el cálculo de sus factorizaciones en primos. Esta técnica es efectiva para números pequeños, y la estudiaremos más adelante. Pero en la práctica, puede ser muy largo hallar los factores primos de números grandes, mientras que el máximo común divisor se encuentra en muchos menos pasos usando el método que vamos a describir a continuación.

El máximo común divisor de dos números puede calcularse utilizando un procedimiento conocido como *algoritmo de Euclides* (nuestra demostración del teorema 4.5 no incluye un método explícito para calcularlo). Para describir el algoritmo de Euclides necesitamos las siguientes propiedades:

Lema 5.9. 1. Si $a \ne 0$ y $b \mid a$, entonces (a, b) = |b|

- 2. $Si\ a = bq + r$, entonces (a, b) = (b, r).
- *Demostración.* 1. Todo divisor de *b* es un divisor de *a*. Y todo divisor de *b* divide a |*b*|. Aplicando directamente la definición de máximo común divisor obtenemos el resultado buscado.
 - 2. El elemento a es una combinación lineal de b y r, luego $(b,r) \mid a$. Ya que también $(b,r) \mid b$ obtenemos que $(b,r) \mid (a,b)$. Como r = a bq es una combinación lineal de a y b, un argumento similar muestra que $(a,b) \mid (b,r)$ y por tanto (a,b) = (b,r).

Dados enteros a > b > 0 el algoritmo de Euclides utiliza repetidamente el algoritmo de la división para obtener

$$a = bq_1 + r_1$$
 $con 0 \le r_1 < b$
 $b = r_1q_2 + r_2$ $con 0 \le r_2 < r_1$
 $r_1 = r_2q_3 + r_3$ $con 0 \le r_3 < r_2$
etc.

Ya que $r_1 > r_2 > \cdots \ge 0$, los restos van menguando y tras un número finito de pasos obtenemos un resto $r_{n+1} = 0$. El algoritmo acaba con la ecuación

$$r_{n-1} = r_n q_{n+1} + 0$$

Esto nos da el máximo común divisor:

$$(a,b) = (b,r_1) = (r_1,r_2) = \cdots = (r_{n-1},r_n) = r_n$$

Ejemplo 5.10. Para mostrar que (24, 18) = 6 tenemos:

$$24 = 18 \cdot 1 + 6$$
 $(24, 18) = (18, 6)$ $18 = 6 \cdot 3 + 0$ $(18, 6) = 6$

Ejemplo 5.11. Veamos que (126, 35) = 7:

$$126 = 35 \cdot 3 + 21$$
 $(126, 35) = (35, 21)$
 $35 = 21 \cdot 1 + 14$ $(35, 21) = (21, 14)$
 $21 = 14 \cdot 1 + 7$ $(21, 14) = (14, 7)$
 $14 = 7 \cdot 2 + 0$ $(14, 7) = 7$

Ejemplo 5.12. Calculamos (83, 38) = 1:

$$83 = 38 \cdot 2 + 7$$
 $(83,38) = (38,7)$
 $38 = 7 \cdot 5 + 3$ $(38,7) = (7,3)$
 $7 = 3 \cdot 2 + 1$ $(7,3) = (3,1)$
 $3 = 1 \cdot 3 + 0$ $(3,1) = 1$

Si sólo se necesita calcular el máximo común divisor, paramos en cuanto podamos calcularlo en la cabeza. Para mostrar que (83,38) = 1, nótese que ya que 7 no tiene divisores positivos salvo 1 y 7 y no es un divisor de 38, es claro de inmediato que (38,7) = 1.

Ejemplo 5.13. A veces queremos conocer la combinación lineal de a y b que nos da (a, b). Al calcular (126, 35) en el ejemplo 5.11 tenemos las siguientes ecuaciones:

$a = bq_1 + r_1$	$126 = 35 \cdot 3 + 21$
$b = r_1 q_2 + r_2$	$35 = 21 \cdot 1 + 14$
$r_1 = r_2 q_3 + r_3$	$21 = 14 \cdot 1 + 7$
$r_2 = dq_4 + 0$	$14 = 7 \cdot 2 + 0$

El siguiente paso es despejar el resto no nulo en cada una de las ecuaciones, omitiendo la última y sustituyendo los anteriores para expresarlos como combinación lineal de a y b:

$$r_1 = a + (-q_1)b$$

 $r_2 = b + (-q_2)r_1$
 $d = r_1 + (-q_3)r_2$
 $= (-q_2)a + (1 + q_1q_2)b$
 $= (1 + q_2q_3)a + (-q_1 - q_3 - q_1q_2q_3)b$

es decir:

$$21 = 126 + (-3)35$$

 $14 = 35 + (-1)21$ $= (-1)126 + 4 \cdot 35$
 $7 = 21 + (-1)14$ $= 2 \cdot 126 - 7 \cdot 35$

La técnica usada en el ejemplo precedente puede extenderse fácilmente a la situación general en que se quiere expresar (a, b) como una combinación lineal de a y b. Después de despejar para el resto en cada ecuación relevante nos queda

$$r_{j-1} = r_{j-3} + (-q_{j-1})r_{j-2} = m_{j-1}a + n_{j-1}b$$

$$r_{j} = r_{j-2} + (-q_{j})r_{j-1} = m_{j}a + n_{j}b$$

$$r_{j+1} = r_{j-1} + (-q_{j})r_{j} = m_{j+1}a + n_{j+1}b$$

donde $m_{i+1} = m_{i-1} - q_i m_i$ y $n_{i+1} = n_{i-1} - q_i n_i$.

El algoritmo de Euclides puede expresarse en una forma matricial conveniente que arrastra al mismo tiempo los restos y las combinaciones lineales. Empezamos con la matriz

y dividimos $a = bq_1 + r_1$. La tercera fila de la matriz se obtiene restando a la primera el producto de la segunda por q_1 :

$$\begin{array}{ccccc}
a & 1 & 0 \\
b & 0 & 1 \\
r_1 & 1 & -q_1
\end{array}$$

Ahora tomamos $b = r_1q_2 + r_2$ y restamos el producto de q_2 por la tercera fila de la segunda:

$$\begin{array}{ccccc}
a & 1 & 0 \\
b & 0 & 1 \\
r_1 & 1 & -q_1 \\
r_2 & -q_2 & 1 + q_1 q_2
\end{array}$$

Es fácil comprobar que este algoritmo produce filas sucesivas $(r_i m_i n_i)$ compuestas de los restos r_i y los coeficientes tales que $r_i = m_i a + n_i b$. Se continúa el proceso hasta que el primer coeficiente de la fila es 0. En ese momento la penúltima fila nos da el máximo común divisor y los coeficientes de la combinación lineal buscada.

Ejemplo 5.14. Usamos la forma matricial del algoritmo de Euclides para calcular una vez más el máximo común divisor de a = 126y b = 35:

y obtenemos que $(126, 35) = 7 = 2 \cdot 126 - 7 \cdot 35$.

La última línea $0 = -5 \cdot 126 + 18 \cdot 35$ también nos da información interesante: Podemos sumar cualquier múltiplo de esta combinación lineal a la representación anterior del máximo común divisor. Por ejemplo, 7 = (-3) · 126 + 11 · 35 y también $7 = (-8) \cdot 126 + 29 \cdot 35$.

Ejemplo 5.15. En forma matricial, el cálculo de (83, 38) es el siguiente:

Así que $(83,38) = 1 = 11 \cdot 83 + (-24) \cdot 38$.

El número (a, b) puede escribirse de infinitas maneras como combinación lineal de a y b: El método matricial nos da una combinación lineal $0 = m_1 a + n_1 b$, que sumado a la igualdad de la penúltima fila nos da $d = (m + km_1)a + (n + kn_1)b$ para cualquier $k \in \mathbb{Z}$.

Dual al concepto de máximo común divisor es el de mínimo común múltiplo.

Definición 5.16. Un entero positivo *m* se llama *mínimo común múltiplo* de los enteros no nulos *a* y *b* si

- 1. *m* es un múltiplo de ambos *a* y *b*.
- 2. Cualquier múltiplo de *a* y *b* es un múltiplo de *m*.

Usamos la notación m. c. m.(a, b) o bien [a, b] para el mínimo común múltiplo de a y b.

Teorema 5.17. El conjunto I de todos los múltiplos de dos enteros no nulos a y b contiene un entero no nulo y es cerrado para la suma y la resta.

Dicho conjunto I es de la forma $I = m\mathbb{Z}$, donde m = m.c.m.(a, b). En particular, dos enteros no nulos cualesquiera tienen un mínimo común múltiplo.

Demostración. El entero ab es distinto de cero y pertenece a I. Si $c_1 = q_1 a = p_1 b$ y $c_2 = q_2 a = p_2 b$, entonces $c_1 \pm c_2 = (q_1 \pm q_2)a = (p_1 \pm p_2)b$. Por 4.5 tenemos el segundo resultado.

Teorema 5.18. $Si \ c > 0$, [ca, cb] = c[a, b]. $También \ a, b = ab$.

Demostración. Sean [ca, cb] = cq y [a, b] = m. Como $a \mid m y b \mid m$, tenemos que $ac \mid mc y bc \mid mc$, luego $cq \mid mc y$ por tanto $q \mid m$. Por otra parte, $ca \mid cq$, $cb \mid cq$ de donde $a \mid q$, $b \mid q$ y por tanto $m \mid q$. Como ambos son positivos, m = q.

Para demostrar la segunda parte podemos suponer que a, b > 0 porque [a, b] = [a, -b]. Empezamos con el caso especial (a, b) = 1. Ahora [a,b] = ac. Entonces $b \mid ac$ y como (a,b) = 1 necesariamente $b \mid c$, luego $ab \mid ac = [a,b]$. Siempre se cumple que $[a,b] \mid ab$ y como ambos son positivos, son iguales.

En el caso general sea d = (a, b). Tenemos (a/d, b/d) = 1. Aplicando el resultado del caso particular se obtiene

$$\left[\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right] \left(\frac{a}{d}, \frac{b}{d}\right) = \frac{a}{d} \frac{b}{d}$$

Multiplicando por d^2 obtenemos a, b = ab.

Ecuaciones diofánticas

El estudio de la aritmética elemental de los enteros se divide en varias partes: Divisibilidad y factorización, congruencias, funciones aritméticas y ecuaciones diofánticas. Vamos a introducir estas últimas.

Una ecuación diofántica es una ecuación polinómica con coeficientes y raíces enteros. De la misma forma un sistema de ecuaciones diofánticas es un conjunto finito de ecuaciones diofánticas simultáneas. Resolver una ecuación diofántica (o un sistema de ellas) es hallar explícitamente sus raíces enteras.

Ejemplo 6.1. Consideremos la ecuación $x^2 + y^2 = z^2$. Las soluciones enteras de esta ecuación se llaman ternas pitagóricas por motivos obvios. Algunas soluciones conocidas desde antiguo son (4,3,5), (12,5,13) y (20,21,29). Si exigimos que m. c. d.(x,y,z)=1, la solución general viene dada por $(2uv, u^2 - v^2, u^2 + v^2)$ con u, v de distinta paridad, u > v y m. c. d.(u, v) = 1

Ejemplo 6.2. Una generalización de la anterior es la ecuación de Fermat: $x^n + y^n = z^n$ con $n \ge 3$. El llamado último teorema de Fermat establece que esta ecuación no tiene solución entera con $xyz \neq 0$. Para dar una idea de la dificultad de la aritmética, este teorema fue enunciado a mediados del siglo XVII por Fermat y su demostración se remató sólo a finales del siglo XX por Wiles, más de 300 años después.

Si una ecuación (o sistema) es determinada, es decir tiene un número finito de soluciones en Q o en R, podemos resolverla en uno de estos cuerpos y comprobar sus raíces una a una para ver cuales son enteras. Por ello, las ecuaciones diofánticas interesantes son las *indeterminadas*, que admiten infinitas soluciones en Q y debemos caracterizar cuales de ellas son enteras.

Vamos a discutir un método para resolver los sistemas diofánticos lineales. El caso más sencillo es el de una ecuación con dos incógnitas:

$$ax + by = c. ag{6.1}$$

Teorema 6.3. 1. La ecuación 6.1 tiene solución si y sólo si m. c. d. $(a,b) \mid c$.

- 2. Una solución particular de 6.1 se obtiene por el algoritmo extendido de Euclides.
- 3. Sea d = m. c. d.(a, b) y sea (x_0, y_0) una solución particular de 6.1. La solución general (x, y) viene dada por

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

 $con k \in \mathbb{Z}$ arbitrario.

Demostración. 1. Supongamos que 6.1 tiene una solución (x_0, y_0) y sea d = m. c. d.(a, b). Entonces

$$c = ax_0 + by_0 = d(\frac{a}{d}x_0 + \frac{b}{d}y_0)$$

y por tanto $d \mid c$.

A la inversa, sea $c = dc_1$. Por el teorema de Bézout existen $m, n \in \mathbb{Z}$ tales que am + bn = d. Entonces $(x_0, y_0) = (mc_1, nc_1)$ es una solución de 6.1.

- 2. Por el algoritmo extendido de Euclides encontramos $m,n\in\mathbb{Z}$ tales que am+bn=d. El último párrafo del punto anterior termina la demostración.
- 3. Sea (x_0, y_0) una solución particular, es decir $ax_0 + by_0 = c$. Llamamos $x = x_0 + k\frac{b}{d}$, $y = y_0 k\frac{a}{d}$ y calculamos ax + by = c $a(x_0 + k\frac{b}{d}) + b(y_0 - k\frac{a}{d}) = c$. A la inversa, sea ax + by = c. Restando la solución particular tenemos que $(x - x_0)a + (y - y_0)b = 0$. Dividimos por d = m.c.d.(a,b) y despejamos: $(x - x_0)(a/d) = -(y - y_0)(b/d)$. Como m. c. d.(a/d,b/d) = 1, necesariamente $x - x_0 = k \cdot b/d$ y $-(y - y_0) = h \cdot a/d$. Sustituyendo y simplificando vemos que k = h. Finalmente despejando vemos que $x = x_0 + k \frac{b}{d} y y = y_0 - k \frac{a}{d}$

Las ideas subyacentes al algoritmo de Euclides pueden aplicarse también para hallar una solución general en enteros de cualquier conjunto de ecuaciones lineales con coeficientes enteros. El procedimiento es el siguiente:

1. Buscamos un coeficiente no nulo *c* de mínimo valor absoluto en el sistema de ecuaciones. Supongamos que este coeficiente aparece en una ecuación que tiene la forma

$$cx_0 + c_1x_1 + \cdots + c_kx_k = d;$$

y por sencillez supongamos c > 0.

- 2. Si c = 1, usamos esta ecuación para eliminar la variable x_0 de las otras ecuaciones del sistema. Si no quedan más ecuaciones, el cálculo acaba y hemos obtenido una solución general en términos de las variables no eliminadas.
- 3. Si c > 1, entonces
 - Si $c \mid c_1, \ldots, c \mid c_k$, comprobamos si $c \nmid d$ en cuyo caso no hay solución en enteros.
 - Si $c \mid d$ dividimos ambos miembros por c y eliminamos x_0 como en el caso c = 1.
- 4. Si c > 1 y existe un c_i no divisible por c_i dividimos los c_i entre c: $c_i = q_i c + r_i$. Introducimos una nueva variable

$$x_0 + q_1x_1 + \cdots + q_kx_k = t;$$

eliminamos la variable x_0 de las otras ecuaciones en favor de t y reemplazamos la ecuación original por

$$ct + r_1x_1 + \dots + r_kx_k = d$$

Este proceso debe terminar ya que cada paso reduce el número de ecuaciones o el valor absoluto del mínimo coeficiente no nulo del sistema.

Cuando se aplica este proceso a la ecuación ax + by = 1 para a, b dados, el proceso anterior es esencialmente el algoritmo de Euclides extendido.

Ejemplo 6.4. Queremos resolver el sistema

$$10w + 3x + 3y + 8z = 1$$
$$6w - 7x - 5z = 2$$

El coeficiente de menor valor absoluto es 3 que multiplica a y en la primera ecuación y es positivo. Como $3 \nmid 10$, introducimos una nueva variable

$$[10/3]w + [3/3]x + [3/3]y + [8/3]z = 3w + x + y + 2z = t_1$$

y la usamos para eliminar y. La primera ecuación se convierte en

$$(10 \mod 3)w + (3 \mod 3)x + 3t_1 + (8 \mod 3)z = w + 3t_1 + 2z = 1$$

y la segunda ecuación queda igual.

Ahora el coeficiente de w en la primera ecuación es 1. Usamos dicha ecuación para eliminar w y la segunda ecuación se convierte en

$$6(1 - 3t_1 - 2z) - 7x - 5z = 2$$

esto es

$$7x + 18t_1 + 17z = 4$$

Introducimos una nueva variable

$$x + 2t_1 + 2z = t_2$$

y eliminamos x:

$$7t_2 + 4t_1 + 3z = 4.$$

Introducimos otra variable para eliminar *z*, que tiene el menor coeficiente:

$$2t_2 + t_1 + z = t_3$$

Eliminando z nos queda

$$t_2 + t_1 + 3t_3 = 4$$

y finalmente utilizamos esta ecuación para eliminar t_2 . Nos quedan dos variables independientes t_1 y t_3 . Sustituyendo hacia atrás en las variables originales obtenemos la solución general:

$$w = 17 - 5t_1 - 14t_3$$

$$x = 20 - 5t_1 - 17t_3$$

$$y = -55 + 19t_1 + 45t_3$$

$$z = -8 + t_1 + 7t_3$$

En otras palabras, todas las soluciones enteras (w, x, y, z) del sistema original se obtienen de las última igualdades cuando t_1 y t₂ recorren independientemente todos los enteros.

El proceso de eliminación de variables descrito (que es reminiscente del método de eliminación de Gauss para sistemas lineales en un cuerpo) es sencillo y directo pero no es el mejor método disponible para este problema. El método que quizá sea el más elegante y sistemático se basa en la teoría de módulos sobre dominios de ideales principales, teoría general que no se estudia en este curso.

Primos

Definición 7.1. Un entero p > 1 se llama *número primo* si sus únicos divisores son ± 1 y $\pm p$. Un entero a > 1 se llama *compuesto* si no es primo.

Lema 7.2 (Euclides). Un entero p > 1 es primo si y sólo si satisface la siguiente propiedad: Si $p \mid ab$ para $a, b \in \mathbb{Z}$, entonces o $p \mid a$ o $p \mid b$.

Demostración. Supongamos que p es un primo y $p \mid ab$. Si a = 0 el resultado es claro. Si $a \neq 0$ sabemos que o (p,a) = p o (p,a) = 1porque (p, a) siempre es un divisor de p y p es primo. En el primer caso $p \mid a$ y ya está. En el segundo caso aplicamos el segundo punto del teorema 5.8 para mostrar que $p \mid ab$ implica $p \mid b$.

A la inversa, supongamos que p verifica la condición dada. Si p = ab la condición implica que o p = a (ya que $p \mid a \ y \ p > a$) o p = b y por tanto p es primo.

Teorema 7.3 (Teorema fundamental de la aritmética). Todo entero a > 1 se factoriza de manera única como producto de primos en la forma

$$a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_n^{e_n}$$

donde $p_1 < p_2 < \ldots < p_n$ y los exponentes e_1, e_2, \ldots, e_n son todos positivos.

Demostración. Supongamos que existe algún entero mayor que 1 que no es un producto de números primos. Entonces el conjunto I de todos los enteros positivos que no tienen factorización en primos es no vacío. Por el principio de buena ordenación ese conjunto tiene un primer elemento, sea b. Este b no puede ser primo, porque en este caso tendría una factorización en primos. Así que b = cddonde c,d son positivos y menores que b. Luego $c,d \notin I$ y por tanto ambos se pueden escribir como producto de primos. Pero entonces b = cd también es un producto de números primos. Luego I es vacío y todo entero mayor que 1 se puede escribir como producto de primos. Además, como la multiplicación de enteros es conmutativa, los factores primos de b pueden ordenarse de la forma deseada.

Si existe un entero mayor que 1 para el que la factorización no es única, por el principio de buena ordenación existe un mínimo entre tales enteros, sea a. Sea $a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_n^{e_n} = q_1^{f_1} q_2^{f_2} \dots q_n^{f_m}$ con $p_1 < p_2 < \dots < p_n$ y $q_1 < q_2 < \dots < q_m$. Por el lema de Euclides $q_1 \mid p_k$ para algún k y $p_1 \mid q_j$ para algún j. Como todos los p_i y todos los q_j son primos, necesariamente $q_1 = p_k$ y $p_1 = q_j$. Como $q_1 \le q_j$ y $p_1 \le p_k$, necesariamente $p_1 = q_1$. Podemos tomar

$$s = \frac{a}{p_1} = \frac{a}{q_1} = p_1^{e_1 - 1} p_2^{e_2} \dots p_n^{e_n} = q_1^{f_1 - 1} q_2^{f_2} \dots q_n^{f_m}$$

Si s=1 entonces $a = p_1$ tiene una factorización única, en contra de la elección de a. Si s > 1, como s < a y s tiene dos factorizaciones obtenemos otra vez una contradicción con la elección de a.

Podemos considerar a los primos como los elementos a partir de los cuales se obtienen por multiplicación todos los demás números enteros positivos, de la misma forma en que todo número entero positivo se obtiene a partir del 1 mediante suma reiterada.

Proposición 7.4. Sean $a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_n^{e_n} \ y \ b = p_1^{f_1} p_2^{f_2} \dots p_n^{f_n} \ dos \ enteros \ positivos \ descompuestos \ en factores \ primos. Entonces \ b \mid a \ si \ y \ sólo \ si$ $f_i \leq e_i$ para todo $i = 1, \ldots, n$.

La factorización en primos permite escribir directamente el máximo común divisor y el mínimo común múltiplo de dos enteros dados:

Proposición 7.5. Sean a, b enteros positivos con factorizaciones primas

$$a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_n^{e_n}$$
 y $b = p_1^{f_1} p_2^{f_2} \dots p_n^{f_n}$

 $con e_i$, $f_i \ge 0$ para todo i.

Para cada i sean $g_i = \min(e_i, f_i)$ y $h_i = \max(e_i, f_i)$. Entonces

m. c. d.(a, b) =
$$p_1^{g_1} p_2^{g_2} \dots p_n^{g_n}$$

m. c. m.(a, b) = $p_1^{h_1} p_2^{h_2} \dots p_n^{h_n}$

Demostración. La demostración se sigue inmediatamente del teorema fundamental de la aritmética y las definiciones de máximo común divisor y mínimo común múltiplo.

Para números pequeños probablemente es más fácil usar sus factorizaciones primas para hallar el máximo común divisor y el mínimo común múltiplo. Pero para números grandes hallar su factorización en primos es muy lento, aún usando algoritmos sofisticados sobre ordenadores potentes. En contraste, el algoritmo de Euclides es mucho más rápido y eficiente para calcular el máximo común divisor de grandes números.

Ejemplo 7.6. Calculamos una vez más (126, 35). Descomponemos en factores primos: $126 = 2^1 \cdot 3^2 \cdot 5^0 \cdot 7^1$ y $35 = 2^0 \cdot 3^0 \cdot 5^1 \cdot 7^1$. Así que $(126, 35) = 2^{0} \cdot 3^{0} \cdot 5^{0} \cdot 7^{1} = 7$ y $[126, 35] = 2^{1} \cdot 3^{2} \cdot 5^{1} \cdot 7^{1} = 630$

Si conocemos la factorización de un entero es fácil listar todos sus divisores: Si $a = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_n^{e_n}$ entonces b es un divisor de a si y sólo si $b = p_1^{f_1} p_2^{f_2} \dots p_n^{f_n}$ con $f_i \le e_i$ para todo i. Así que podemos listar todos los divisores de a disminuyendo sistemáticamente los exponentes de cada uno de sus factores primos.

Teorema 7.7 (Euclides). Existen infinitos primos.

Demostración. Supongamos que sólo hubiese un número finito de primos, sean p_1, p_2, \ldots, p_n . Formamos el número $a = p_1 p_2 \ldots p_n + 1$. Por el teorema 7.3 existe un divisor primo de a, sea p. Este debe estar en la lista así que $p \mid (p_1p_2 \dots p_n)$, luego $p \mid (a - p_1 \dots p_n) = 1$. Pero un primo no puede dividir a 1.

Congruencias 8.

Para muchos problemas aritméticos, la información importante está en los restos obtenidos al dividir por un entero fijo n. Como sólo son posibles los n restos diferentes $0, 1, \dots, n-1$, pueden producirse considerables simplificaciones. Para valores pequeños de n es posible incluso utilizar el método de prueba y error.

Ejemplo 8.1. Un teorema de Lagrange establece que todo entero positivo puede escribirse como suma de cuatro cuadrados. Vamos a ver que si *n* es un entero positivo que al dividirlo por 8 da de resto 7, no puede expresarse como suma de tres cuadrados, por lo que el teorema de Lagrange es el mejor posible:

Sea $n = a^2 + b^2 + c^2$. Al dividir ambos miembros por 8 los restos deben ser iguales. Por la proposición 8.6 podemos calcular el resto de $a^2 + b^2 + c^2$ calculando los restos de a, b y c, elevándolos al cuadrado y sumándolos (y dividiendo por 8 si es necesario). Los posibles valores para a^2 , b^2 , c^2 son 0, 1, 4. Para comprobar los posibles valores del resto de $a^2 + b^2 + c^2$ sólo tenemos que sumar tres de tales valores. Un estudio de todos los casos muestra que no podemos obtener 7como resto de $a^2 + b^2 + c^2$. Luego si n da de resto 7 al dividirlo por 8, no puede ser suma de tres cuadrados.

La técnica de prueba y error puede usarse para ver que una ecuación polinómica no tiene raíces enteras:

Ejemplo 8.2. Sea $f(x) = x^3 + 3412x^2 - 1235x + 678443$. Supongamos que existiese un $n \in \mathbb{Z}$ tal que f(n) = 0. Al tomar los restos módulo 2 nos queda $n^3 + n + 1 = 0$. Pero $n^3 + n + 1$ es impar para cualquier valor de n, luego $f(n) \neq 0$ para todo valor de n.

Una situación familiar en la que efectuamos los cálculos tras dividir por un valor fijo es en la suma de horas, donde el entero fijo es 12. Las reglas de los signos es hacer el cálculo con los restos al dividir por 2. Gauss introdujo la notación de congruencia que simplifica los cálculos de este tipo:

Definición 8.3. Sea *n* un entero positivo. Los enteros *a* y *b* se llaman *congruentes módulo n* si tienen el mismo resto al dividirlos por n. Esto se denota por $a \equiv b \pmod{n}$ o $a \equiv b \pmod{n}$

Si utilizamos el algoritmo de la división para escribir a = nq + r donde $0 \le r < n$ entonces $r = n \cdot 0 + r$. Es inmediato de la definición precedente que $a \equiv r \pmod{n}$. En particular cualquier entero es congruente módulo n a uno de los enteros $0, 1, 2, \ldots, n-1$.

La definición 8.3 proporciona la mejor visión intuitiva del concepto de congruencia, pero en casi todas las demostraciones es más fácil utilizar la siguiente caracterización, que permite usar los hechos sobre divisibilidad que ya hemos estudiado:

Proposición 8.4. Sean $a, b, n \in \mathbb{Z}$ con n > 0. Entonces $a \equiv b \pmod{n}$ si y sólo si $n \mid (a - b)$.

Demostración. Si $a \equiv b \pmod{n}$, entonces $a = nq_1 + r$ y $b = nq_2 + r$. Despejando el resto tenemos $r = a - nq_1 = b - nq_2$. Trasponiendo términos $a - b = n(q_1 - q_2)$, luego $n \mid (a - b)$.

A la inversa sea $n \mid (a - b)$, así que a - b = nq. Por el algoritmo de la división $b = nq_1 + r \operatorname{con} 0 \le r < n$. Sumando ambas igualdades tenemos que $a = n(q + q_1) + r$, luego los restos de dividir a por n y b por n son iguales y por tanto $a \equiv b \pmod{n}$.

Esta proposición nos dice que $a \equiv b \pmod{n}$ si y sólo si a - b = nq para algún entero q, lo que podemos escribir como a = b + nq. Esta observación proporciona un método muy útil de reemplazar una congruencia por una ecuación diofántica.

Proposición 8.5. La relación $a \equiv b \pmod{n}$ es una relación de equivalencia.

Proposición 8.6. Sea n > 0 un entero. Cualesquiera $a, b, c, d \in \mathbb{Z}$ verifican las siguientes propiedades:

- 1. $Si \ a \equiv c \pmod{n}$ $y \ b \equiv d \pmod{n}$, entonces $a + b \equiv c + d \pmod{n}$, $a b \equiv c d \pmod{n}$ $y \ ab \equiv cd \pmod{n}$.
- 2. $Si\ a + c \equiv a + d \pmod{n}$ entonces $c \equiv d \pmod{n}$. $Si\ ac \equiv ad \pmod{n}$ $y\ (a, n) = 1$ entonces $c \equiv d \pmod{n}$.

Demostración. Sean $a \equiv c \pmod{n}$ y $b \equiv d \pmod{n}$. Entonces $n \mid (a-c) \mid n \mid (b-d)$. Sumando tenemos que $n \mid ((a+b)-(c+d)) \mid v \mid (a+b)$ restando $n \mid ((a-b)-(c-d))$. También tenemos que $n \mid (a-c)b=ab-cb$ y $n \mid c(b-d)=cb-cd$. Sumando tenemos $n \mid (ab-cd)$. Sea ahora $a + c \equiv a + d \pmod{n}$. Entonces $n \mid ((a + c) - (a + d)) = c - d$. Si $ac \equiv ad \pmod{n}$ tenemos que $n \mid (ac - ad) = a(c - d)$ y como (a, n) = 1, se sigue que $n \mid (c - d)$.

Las principales consecuencias de esta proposición son:

- 1. Podemos sustituir cualquier entero de la congruencia por un entero congruente. Por ejemplo para mostrar que $99^2 \equiv 1$ (mód 100) lo más fácil es sustituir 99 por -1 y calcular $(-1)^2 = 1$.
- 2. Podemos sumar o restar el mismo entero a ambos miembros de una congruencia.
- 3. Podemos multiplicar ambos miembros de una congruencia por el mismo entero.
- 4. Hay que tener mucho cuidado al simplificar o dividir ambos miembros de la congruencia por el mismo entero a: Sólo puede hacerse cuando (a, n) = 1. Por ejemplo $30 \equiv 6 \pmod{8}$ pero al dividir ambos miembros por 6 tenemos $5 \equiv 1 \pmod{8}$, lo cual es falso. Pero al dividir por 3 tenemos $10 \equiv 2 \pmod{8}$ lo que es correcto porque (3,8) = 1.
- 5. Cualquier ecuación diofántica puede convertirse a una congruencia módulo n simplemente cambiando el signo = por \equiv y cualquier término congruente a 0 puede sencillamente omitirse. Este proceso se conoce como reducción módulo n. Por ejemplo la ecuación $x^3 + 5x^2 + 6x - 11 = 0$ se convierte en $x^3 + x^2 + 1 \equiv 0 \pmod{2}$.

Ejemplo 8.7. La proposición 8.6 muestra que para calcular el resto de dividir a + b o ab por n podemos calcular los restos de dividir ay b entre n y sumarlos o multiplicarlos, dividiendo otra vez por n si es necesario. Por ejemplo, $101 \equiv 5 \pmod{8}$ y $142 \equiv 6 \pmod{8}$, así que $101 \cdot 142 \equiv 5 \cdot 6 \equiv 6 \pmod{8}$.

Ejemplo 8.8. Vamos a calcular las potencias de 2 módulo 7. En vez de calcular cada potencia y entonces dividir por 7, reducimos módulo 7 en cada paso del cálculo:

$$2^{2} \equiv 4 \pmod{7},$$
 $2^{3} \equiv 2^{2}2 \equiv 4 \cdot 2 \equiv 1 \pmod{7},$
 $2^{4} \equiv 2^{3}2 \equiv 1 \cdot 2 \equiv 2 \pmod{7},$
 $2^{5} \equiv 2^{4}2 \equiv 2 \cdot 2 \equiv 4 \pmod{7}$

Tal como hemos hecho los cálculos, está claro que las potencias se repiten. De hecho como sólo hay un número finito de posibles restos módulo n, las potencias módulo n de cualquier entero siempre acaban repitiéndose.

Proposición 8.9. Sean $a, n \in \mathbb{Z}$ con n > 1. Existe un entero b tal que $ab \equiv 1 \pmod{n}$ si y sólo si (a, n) = 1.

Demostración. Supongamos que existe $b \in \mathbb{Z}$ tal que $ab \equiv 1 \pmod{n}$. Luego $ab = 1 + nq \pmod{q} \in \mathbb{Z}$. Esto puede reescribirse como una combinación lineal ab - nq = 1. Luego (a, n) = 1.

A la inversa sea (a, n) = 1. Entonces existen $b, t \in \mathbb{Z}$ tales que ab + tn = 1. Reduciendo módulo n obtenemos $ab \equiv 1 \pmod{n}$. \square

Sistemas de ecuaciones en congruencias

Vamos a presentar un estudio sistemático de ecuaciones lineales en congruencias. En muchos aspectos resolver congruencias es como resolver ecuaciones sobre los enteros. Pero existen algunas diferencias: Una ecuación lineal en una incógnita sobre los enteros tiene como máximo una solución, mientras que $2x \equiv 2 \pmod{4}$ tiene dos soluciones: $x \equiv 1 \pmod{4}$ y $x \equiv 3 \pmod{4}$. También puede ocurrir que no existan soluciones, por ejemplo $3x \equiv 2 \pmod{6}$ no las tiene. Así que el primer paso es obtener un teorema para determinar si existe o no alguna solución. Naturalmente para a, b, n pequeños, las soluciones de $ax \equiv b \pmod{n}$ se pueden encontrar probando todas las posibilidades.

La proposición 8.9 muestra que la congruencia

$$ax \equiv 1 \pmod{n}$$

tiene solución si y sólo si (a, n) = 1. De hecho la demostración de dicha proposición muestra que se obtiene una solución utilizando el algoritmo extendido de Euclides para expresar $1 = ab + nq \operatorname{con} b, q \in \mathbb{Z}$.

Definición 9.1. Dos soluciones r y s a la congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$ son distintas módulo n si r y s no son congruentes módulo n.

Teorema 9.2. La congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$ tiene solución si y sólo si b es divisible por d = m.c.d.(a, n). Si $d \mid b$, existen d soluciones distintas módulo n y estas soluciones son congruentes módulo n/d.

Demostración. La congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$ tiene solución si y sólo si existen enteros $s, q \in \mathbb{Z}$ tales que as = b + nq o lo que es lo mismo, as + (-q)n = b. Así que existe una solución si y sólo si se puede expresar b como combinación lineal de a y n. Pero tales combinaciones son precisamente los múltiplos de d.

Sea ahora $d \mid b$ y sea m = n/d. Sean x_1, x_2 soluciones de la congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$, así que $ax_1 \equiv ax_2 \pmod{n}$. Luego $n \mid (ax_1 - ax_2)$ y por tanto $n \mid d(x_1 - x_2)$ y $m = (n/d) \mid (x_1 - x_2)$ con lo que $x_1 \equiv x_2 \pmod{m}$.

A la inversa, si $x_1 \equiv x_2 \pmod{m}$ entonces $m \mid (x_1 - x_2)$, $n = dm \mid d(x_1 - x_2)$. Como $d \mid a$ podemos concluir que $n \mid a(x_1 - x_2)$ o lo que es lo mismo, que $ax_1 \equiv ax_2 \pmod{n}$.

Las distintas soluciones están entre los restos $0, 1, \dots, n-1$. Dada una de las soluciones, todas las otras se hallan sumando múltiplos de n/d, lo que nos da un total de d soluciones distintas.

Vamos a describir un algoritmo para resolver congruencias lineales de la forma

$$ax \equiv b \pmod{n}$$
. (9.1)

- 1. Calculamos d = (a, n). Si $d \nmid b$, la ecuación no tiene solución.
- 2. Si $d \mid b$ escribimos la congruencia 9.1 como una ecuación diofántica ax = b + qn.
- 3. Ya que d es un divisor común de a, b y n podemos tomar $a = da_1$, $b = db_1$ y $n = dn_1$. Dividiendo la anterior ecuación por d nos queda $a_1 x = b_1 + q n_1$.
- 4. La congruencia 9.1 es por tanto equivalente a

$$a_1x \equiv b_1 \pmod{n_1}$$

donde ahora $(a_1, n_1) = 1$.

5. Por la proposición 8.9 hallamos un entero c tal que $ca_1 \equiv 1 \pmod{n_1}$. Multiplicando ambos miembros por c obtenemos $x \equiv cb_1 \pmod{n_1}$

6. Finalmente, ya que la congruencia original era módulo n, debemos dar nuestra respuesta módulo n. La solución módulo n_1 determina d soluciones distintas módulo n: $x \equiv b_1 c + k n_1 \operatorname{con} k = 0, \dots, d-1$.

Ejemplo 9.3 (Congruencias lineales homogéneas). Vamos a considerar el caso especial de una ecuación homogénea lineal

$$ax \equiv 0 \pmod{n}$$

En este caso siempre existe una solución, $x \equiv 0 \pmod{n_1}$, pero puede que no sea la única.

En el segundo paso de la solución obtenemos $a_1x \equiv 0 \pmod{n_1}$. Ya que $(a_1, n_1) = 1$, por la proposición 8.6 podemos cancelar a_1 y nos queda $x \equiv 0 \pmod{n_1}$, luego las d soluciones son $x \equiv 0, n_1, 2n_1, \dots, (d-1)n_1 \pmod{n}$.

Por ejemplo la congruencia $28x \equiv 0 \pmod{48}$ tiene cuatro soluciones distintas módulo 48: $x \equiv 0, 12, 24, 36 \pmod{48}$

Ejemplo 9.4. Para resolver la congruencia $60x \equiv 90 \pmod{105}$ primero calculamos D = (60, 105) = 15. Como 15 | 90, la ecuación tiene solución. Dividiendo por *d* obtenemos la ecuación

$$4x \equiv 6 \pmod{7} \tag{9.2}$$

Buscamos un entero c tal que $4c \equiv 1 \pmod{7}$, a saber c = 2. Multiplicamos ambos miembros de 9.2 por c y obtenemos $8x \equiv 12$ (mód 7), que se reduce a $x \equiv 5 \pmod{7}$.

La ecuación original tiene pues quince soluciones:

$$x \equiv 5 + 7k \pmod{105} \text{ con } k = 0, 1, \dots 14$$

Teorema chino de los restos 10.

Vamos a estudiar ahora la resolución de sistemas de ecuaciones en congruencias. Empezamos por el caso de dos congruencias.

Teorema 10.1. *Dos congruencias simultáneas*

$$x \equiv a \pmod{m} \qquad x \equiv b \pmod{n} \tag{10.1}$$

tienen solución si y sólo si $a \equiv b \pmod{(m,n)}$. En este caso la solución es única módulo [m,n].

Demostración. De la primera congruencia de 10.1 se sigue que x = a + mt. Sustituyendo en la segunda obtenemos que t debe verificar la ecuación $a + mt \equiv b \pmod{n}$ lo que es lo mismo que $mt \equiv (b - a) \pmod{n}$. Hemos visto anteriormente que esta ecuación tiene solución si y sólo si d = (m, n) divide a (b - a), y en ese caso es equivalente a la congruencia

$$\frac{m}{d}t \equiv \frac{b-a}{d} \pmod{\frac{n}{d}}.$$

Sea t_0 una solución particular de esta congruencia. La solución general es

$$t \equiv t_0 \pmod{\frac{n}{d}},$$

así que $t = t_0 + u(n/d)$ con $u \in \mathbb{Z}$. La solución general de la congruencia original es

$$x \equiv a + m\left(t_0 + \frac{n}{d}u\right) = x_0 + u\frac{mn}{d},$$

o sea $x \equiv x_0 \pmod{[m,n]}$.

Ejemplo 10.2. Vamos a resolver el sistema

$$x \equiv 5 \pmod{11}$$
, $x \equiv 3 \pmod{23}$.

La primera congruencia dice que x = 5 + 11t. Sustituyendo en la segunda obtenemos la ecuación $5 + 11t \equiv 3 \pmod{23}$, es decir $11t \equiv -2 \pmod{23}$. La única solución de esta última es $t \equiv 4 \pmod{23}$. La forma general de t es pues t = 4 + 23u. Sustituido en la expresión para x tenemos que $x = 5 + 11(4 + 23u) = 49 + (11 \cdot 23)u$. Luego la solución general del sistema propuesto es $x \equiv 49$ (mód $11 \cdot 23$).

Ejemplo 10.3. El sistema

$$x \equiv 7 \pmod{42}$$
, $x \equiv 15 \pmod{51}$,

no tiene solución porque d = (42,51) = 3 y $7 \not\equiv 15$ (mód 3).

Ejemplo 10.4. Sea el sistema

$$x \equiv 3 \pmod{14}$$
, $x \equiv 7 \pmod{16}$.

Aquí d = (14, 16) = 2 y $3 \equiv 7 \pmod{2}$, luego existe una solución única módulo [14, 16] = 112. Realizando los cálculos vemos que la solución es $x \equiv 87 \pmod{112}$.

Cuando los módulos m y n de 10.1 son primos relativos existe otro método para obtener la solución del sistema: Por el algoritmo extendido de Euclides determinamos $u, v \in \mathbb{Z}$ tales que um + vn = 1. Entonces x = avn + bum es una solución. En efecto $vn \equiv 1$ $(\text{m\'od } m) \text{ y } um \equiv 1 \pmod{n}$. Por tanto $x = avn + bum \equiv a(vn) \equiv a \pmod{m} \text{ y } x \equiv b(um) \equiv b \pmod{n}$.

Ejemplo 10.5. Vamos a resolver el sistema

$$x \equiv 7 \pmod{8}$$
 $x \equiv 3 \pmod{5}$

El algoritmo extendido de Euclides nos dice que $2 \cdot 8 + (-3) \cdot 5 = 1$. Luego la solución general del sistema propuesto es

$$x = 7 \cdot (-3) \cdot 5 + 3 \cdot 2 \cdot 8 = -105 + 48 = -57 \equiv 23 \pmod{40}$$

Consideramos ahora el caso general, donde hay $r \ge 2$ congruencias simultáneas. Necesitamos un resultado que conecta máximos comunes divisores y mínimos comunes múltiplos:

Lema 10.6. Para $a, b, c \in \mathbb{Z}$ arbitrarios se verifican las propiedades distributivas:

$$(a, [b, c]) = [(a, b), (a, c)]$$

$$[a,(b,c)] = ([a,b],[a,c])$$

Demostración. Sea p un primo arbitrario y sean p^i , p^j , p^k las máximas potencias de p que dividen respectivamente a a, b, c. Como el enunciado es simétrico para b y c, podemos tomar $j \ge k$. Entonces la máxima potencia de p que divide a [b,c] es p^j y el exponente de la máxima potencia de p que divide a (a, [b, c]) es mín(i, j). Por otra parte los exponentes de las máximas potencias de p que dividen a (a, b) y (a, c) son respectivamente mín(i, j) y mín(i, k). Como $j \ge k$, tenemos que mín $(i, j) \ge \min(i, k)$. Luego el exponente de la máxima potencia de p que divide a [(a,b),(a,c)] es mín(i,j). Así que (a,[b,c]) y [(a,b),(a,c)] tienen la misma descomposición en primos y por tanto son iguales.

La demostración de la segunda propiedad es análoga.

Teorema 10.7. *Un sistema de r congruencias simultáneas*

$$x \equiv a_i \pmod{m_i} \quad i = 1, 2, \dots, r \tag{10.2}$$

tiene solución si y sólo si para todo par de índices i, j se verifica

$$a_i \equiv a_j \pmod{(m_i, m_j)},\tag{10.3}$$

y en este caso la solución es única módulo $M_r = [m_1, ..., m_r]$.

Demostración. En primer lugar hay que observar que si las congruencias 10.2 tienen solución, dos cualesquiera de ellas también la tienen, así que por el teorema 10.1, deben verificarse las condiciones 10.3.

Demostramos por inducción que estas condiciones son suficientes: El teorema 10.1 es el caso r = 2. Supongamos que el resultado es cierto para r-1 congruencias. Con esta hipótesis existe una solución

$$x_0 \equiv a_i \pmod{m_i} \quad i = 1, 2, \dots, r - 1$$
 (10.4)

y cualquier otra solución x debe ser de la forma $x \equiv x_0 \pmod{M_{r-1}}$, $M_{r-1} = [m_1, \dots, m_{r-1}]$. Para que x sea solución de todas las ecuaciones 10.2 debe satisfacer además $x \equiv a_r \pmod{m_r}$. Por el teorema 10.1 concluimos que este conjunto de congruencias tiene solución sólo cuando

$$x_0 \equiv a_r \pmod{(M_{r-1}, m_r)} \tag{10.5}$$

y que en este caso existe una solución única módulo $[M_{r-1}, m_r] = M_r$.

Queda por comprobar que el x_0 hallado verifica las condiciones 10.5. Por el lema 10.6 tenemos que

$$(M_{r-1}, m_r) = ([m_1, \ldots, m_{r-1}], m_r) = [(m_1, m_r), \ldots, (m_{r-1}, m_r)]$$

por lo que el sistema de congruencias 10.5 es equivalente al sistema

$$x_0 \equiv a_r \pmod{(m_i, m_r)}, i = 1, 2, ..., r - 1$$

Pero estas últimas se derivan fácilmente de las hipótesis.

Ejemplo 10.8. En *Disquisitiones Arithmeticae* de Gauss aparece el siguiente sistema:

$$x \equiv 17 \pmod{504}, \quad x \equiv -4 \pmod{35}, \quad x \equiv 33 \pmod{16}.$$

Al resolver las dos primeras congruencias obtenemos $x \equiv 521 \pmod{2520}$ y combinando esta con la tercera de las congruencias dadas el resultado final es $x \equiv 3041 \pmod{5040}$

Ejemplo 10.9. Muchos entretenimientos matemáticos pertenecen al tipo de problemas que se resuelven por congruencias simultáneas. Existen diversos manuscritos medievales que contienen colecciones de problemas populares y muchos de estos problemas, con pequeñas variantes, se pueden reconocer casi todas las semanas en las revistas actuales. Un ejemplo:

Una anciana va al mercado con un canasto de huevos y un caballo pisa el canasto y rompe los huevos. El jinete acepta pagar los daños y pregunta cuántos huevos ha roto. Ella no recuerda el número exacto, pero cuando los tomaba de dos en dos sobraba un huevo. Lo mismo sucedía cuando los cogía en grupos de tres, cuatro, cinco o seis respectivamente; pero cuando los agrupaba de siete en siete no sobraba ninguno. ¿Cual es el menor número de huevos que había en el canasto? En términos matemáticos esto significa que

$$x \equiv 1 \mod 2, 3, 4, 5, 6$$

 $x \equiv 0 \mod 7$

donde x es el número de huevos. Las cinco primeras condiciones pueden combinarse para dar $x \equiv 1 \mod 60$. Resolviendo con la última de las congruencias dadas obtenemos la solución $x \equiv 301 \mod 420$, así que el mínimo número de huevos que contenía el cesto es 301.

El caso especial en que los módulos de las congruencias 10.2 son primos relativos dos a dos ocurre en muchas aplicaciones. De acuerdo con el teorema 10.7 existe una solución única a estas congruencias módulo el producto de todos los m_i . Gauss introdujo un procedimiento especial, usado previamente por Euler, para determinar la solución. Pero el método es aún más antiguo y aparece en las obras de varios matemáticos. La primera fuente conocida es la Aritmética del autor chino Sun-Tse, alrededor del siglo I de nuestra era, y la fórmula resultante se conoce como teorema chino de los restos.

Empezamos formando el producto $M = m_1 m_2 \dots m_r$. Al dividir M entre m_i el cociente

$$\frac{M}{m_i} = m_1 \dots m_{i-1} m_{i+1} \dots m_r \tag{10.6}$$

es divisible por todos los módulos excepto por m_i , con el que es primo relativo. Por tanto podemos resolver para todo i la congruencia lineal

$$b_i \frac{M}{m_i} \equiv 1 \pmod{m_i}$$

y podemos enunciar:

Teorema 10.10 (Teorema chino de los restos). Sea dado un sistema de congruencias 10.2 donde los módulos m_i son primos relativos dos a dos. Para cada i se determina un b_i que satisfazga la congruencia lineal 10.6. La solución del sistema de congruencias es

$$x \equiv a_1 b_1 \frac{M}{m_1} + a_2 b_2 \frac{M}{m_2} + \dots + a_r b_r \frac{M}{m_r} \pmod{M}. \tag{10.7}$$

Demostración. La verificación es sencilla: m_i divide a todos los M/m_i salvo a M/m_i así que

$$x \equiv a_i b_i \frac{M}{m_i} \equiv a_i \pmod{m_i}.$$

Ejemplo 10.11. El ejemplo dado por Sun-Tse corresponde a las tres congruencias

$$x \equiv 2 \pmod{3}$$
 $x \equiv 3 \pmod{5}$ $x \equiv 2 \pmod{7}$.

Aquí $M = 3 \cdot 5 \cdot 7 = 105 \text{ y}$

$$\frac{M}{m_1} = 35$$
, $\frac{M}{m_2} = 21$, $\frac{M}{m_3} = 15$.

El conjunto de congruencias lineales

$$35b_1 \equiv 1 \pmod{3}$$
, $21b_2 \equiv 1 \pmod{5}$, $15b_3 \equiv 1 \pmod{7}$,

tiene las soluciones $b_1 = 2$, $b_2 = 1$, $b_3 = 1$ así que de acuerdo con la fórmula 10.7 la solución es

$$x \equiv 2 \cdot 2 \cdot 35 + 3 \cdot 1 \cdot 21 + 2 \cdot 1 \cdot 15 \equiv 233 \pmod{105}$$
.

En la fórmula 10.7 para calcular los multiplicadores $b_i M/m_i$ sólo hacen falta los números m_i . Por tanto, si hay que resolver varios sistemas de congruencias con los mismos módulos, la expresión 10.7 es particularmente adecuada porque hay que calcular los multiplicadores sólo una vez.

Las congruencias son una herramienta muy útil en cuestiones de calendario, tales como la determinación de la Pascua, el día de la semana de una fecha concreta y problemas parecidos. Gauss ilustra el teorema chino de los restos con el problema de encontrar los años que tienen un cierto período respecto a los ciclos solar y lunar y al índice romano. Anteriormente el matemático indio Brahmagupta (siglo VII) trató problemas similares respecto a los ciclos planetarios.

Ejemplo 10.12. Leonardo discute en el Liber Abaci la siguiente cuestión: Se le pide a alguien que piense un número. Entonces se le piden los restos del número al dividirlo por 5, 7 y 9 y con esta información se adivina el número pensado.

Vamos a denotar como x al número desconocido y por a_1, a_2, a_3 a los tres restos de forma que

$$x \equiv a_1 \pmod{5}$$
 $x \equiv a_2 \pmod{7}$ $x \equiv a_3 \pmod{9}$.

Los módulos son primos relativos y $M = 5 \cdot 7 \cdot 9 = 315$,

$$\frac{M}{m_1} = 63$$
, $\frac{M}{m_2} = 45$, $\frac{M}{m_3} = 35$.

Las congruencias lineales

$$63b_1 \equiv 1 \pmod{5}$$
, $45b_2 \equiv 1 \pmod{7}$, $35b_1 \equiv 1 \pmod{9}$.

tienen las soluciones $b_1 = 2$, $b_2 = 5$, $b_3 = 8$ así que la fórmula 10.7 nos da

$$x \equiv 126a_1 + 225a_2 + 280a_3 \pmod{315}$$
.

De esta expresión obtenemos x según los restos conocidos a_1, a_2, a_3 . La solución es única sólo si se exige que el número requerido sea menor que 315.

Ejemplo 10.13. (*Regiomontanus*). Hallar un número *x* tal que

$$x \equiv 3 \pmod{10}$$
, $x \equiv 11 \pmod{13}$, $x \equiv 15 \pmod{17}$.

Ejemplo 10.14. (*Euler*). Hallar un número *x* tal que

$$x \equiv 3 \pmod{11}$$
, $x \equiv 5 \pmod{19}$, $x \equiv 10 \pmod{29}$.

Concluimos con una observación que se aplicará después: Supongamos que al resolver un problema hay que determinar un número x que para un módulo m_1 tiene s_1 valores admisibles

$$x \equiv a_1, \ldots, a_{s_1} \pmod{m_1}$$
,

y para otro módulo m_2 hay s_2 valores admisibles

$$x \equiv b_1, \ldots, b_{s_2} \pmod{m_2}$$
.

Cuando $(m_1, m_2) = 1$ cada valor m_i puede combinarse con cada valor b_i , así que en total hay s_1s_2 soluciones módulo m_1m_2 . Esta observación puede generalizarse a *r* módulos primos relativos dos a dos.

Ejemplo 10.15. Vamos a resolver la ecuación

$$x^2 \equiv 1 \pmod{40}$$
.

Es inmediato comprobar que esa ecuación equivale al sistema

$$x^2 \equiv 1 \pmod{5}$$
 $x^2 \equiv 1 \pmod{8}$.

Como los módulos son pequeños, por prueba y error vemos que las soluciones de estas ecuaciones son

$$x \equiv 1,4 \pmod{5}$$
 $x \equiv 1,3,5,7 \pmod{8}$.

El algoritmo de Euclides nos dice que $(-3) \cdot 5 + 2 \cdot 8 = 1$. El teorema chino de los restos nos dice que $x \equiv 16a_i - 15b_i$ (mód 40) donde $a_i = 1, 4$ y $b_i = 1, 3, 5, 7$. Después de reducir módulo 40 obtenemos todas las soluciones:

$$x \equiv 1, 11, 21, 31, 9, 19, 29, 39 \pmod{40}$$
.

Resulta bastante más difícil resolver congruencias del tipo $a_k x^k + \cdots + a_1 x + a_0 \equiv 0 \pmod{n}$. Utilizando el teorema chino de los restos el problema se reduce a resolver congruencias módulo p^e para factores primos de n. Y las soluciones módulo p^e se determinan a partir de las soluciones módulo primo p. Si el primo p es pequeño, estas últimas pueden obtenerse por prueba y error, sencillamente sustituyendo sucesivamente $0, 1, \dots, p-1$ en la congruencia. Además podemos utilizar el teorema de Fermat que hay más adelante para reducir el problema a uno donde el grado del polinomio sea menor que p.

11. Los anillos \mathbb{Z}_n

Al trabajar con congruencias hemos visto que en cualquier cálculo los números congruentes son intercambiables. Vamos a formalizar este punto de vista. Consideramos como un ente individual a toda una clase de enteros congruentes y trabajamos con estas clases igual que con los enteros ordinarios. El motivo de introducir la notación que viene a continuación es permitirnos usar nuestra experiencia con los enteros ordinarios como una guía para trabajar con congruencias. Muchas de las propiedades de la aritmética entera se verifican también en la aritmética de congruencias. La excepción más notable es que el producto de dos clases de congruencia no nulas puede ser cero.

Definición 11.1. San $a, n \in \mathbb{Z}$ con n > 0. Llamamos clase de congruencia de a módulo n al conjunto de todos los enteros que son congruentes con a módulo n. La denotamos por $a + n\mathbb{Z}$ o por $[a]_n$:

$$a + n\mathbb{Z} = [a]_n = \{x \in \mathbb{Z} \mid x \equiv a \pmod{n}\}$$

El conjunto de todas las clases de congruencia módulo n se llama conjunto de los enteros módulo n y se representa por \mathbb{Z}_n .

Nótese que $[a]_n = [b]_n$ si y sólo si $a \equiv b \pmod{n}$. Cuando el módulo n está claro del contexto suprimimos el índice y escribimos sólo [a].

Una clase de congruencia puede designarse de infinitas maneras. Por ejemplo, $[5]_3 = [8]_3 = [-1]_3 = \dots$ A un elemento a de la clase $[a]_n$ le llamamos representante de la clase. Toda clase de congruencia $[a]_n$ tiene un único representante r tal que $0 \le r < n$ (a saber, r es el resto de dividir a entre n). Esto demuestra que hay exactamente n clases de congruencias módulo n distintas. Por ejemplo, los elementos de Z₃ son

$$[0]_3 = \{\dots, -9, -6, -3, 0, 3, 6, 9, \dots\}$$

$$[1]_3 = \{\dots, -8, -5, -2, 1, 4, 7, 10, \dots\}$$

$$[2]_3 = \{\dots, -7, -4, -1, 2, 5, 8, 11, \dots\}$$

Cada entero pertenece exactamente a una clase de congruencia módulo 3, porque el resto de dividir por 3 es único. En general, cada entero pertenece a una única clase de congruencia módulo n, luego

$$\mathbb{Z}_n = \{[0]_n, [1]_n, \dots, [n-1]_n\}$$

El conjunto \mathbb{Z}_2 tiene exactamente dos elementos: $[0]_2$ es el conjunto de los enteros pares y $[1]_2$ es el de los impares. Con esta notación las conocidas reglas "par + par = par", "impar + par = impar", "impar + impar = par" se expresan como $[0]_2 + [0]_2 = [0]_2$, $[1]_2 + [0]_2 = [1]_2$, $[1]_2 + [1]_2 = [0]_2$. De la misma forma, las reglas "par × par = par", "impar × par = par", "impar × impar = impar" se expresan como $[0]_2 \cdot [0]_2 = [0]_2$, $[1]_2 \cdot [0]_2 = [0]_2$, $[1]_2 \cdot [1]_2 = [1]_2$. Estas reglas pueden resumirse dando una tabla de adición y una tabla de multiplicación para \mathbb{Z}_n :

En estas tablas hemos utilizado una simplificación habitual al tratar con congruencias: Omitimos el subindice e incluso los corchetes y escribimos a en lugar de $[a]_n$.

Para \mathbb{Z}_n se introducen una suma y un producto análogos:

Dados $[a]_n$, $[b]_n \in \mathbb{Z}_n$ definimos

$$[a]_n + [b]_n = [a+b]_n$$
$$[a]_n \cdot [b]_n = [a \cdot b]_n$$

Proposición 11.2. Sea n un entero positivo y sean $a,b,a_1,b_1 \in \mathbb{Z}$ tales que $[a]_n = [a_1]_n$ y $[b]_n = [b_1]_n$. Entonces $[a+b]_n = [a_1+b_1]_n$ y $[a \cdot b]_n = [a_1 \cdot b_1]_n$.

Esta proposición dice que la suma y multiplicación de clases de congruencia están bien definidas, es decir que son independientes de los representantes que escojamos en cada clase.

Las leyes asociativas y conmutativas de la suma y el producto, la ley distributiva y la existencia de neutros son válidas en \mathbb{Z}_n . Si $[a]_n + [b]_n = [0]_n$, la clase $[b]_n$ se llama *opuesta* a la clase $[a]_n$. El opuesto de una clase es único. Es fácil ver que de hecho el opuesto de $[a]_n$ es $[-a]_n$. Se denota por $-[a]_n = [-a]_n$. En general no se verifican las leyes de integridad y cancelativa.

Definición 11.3. Sean $[a]_n, [b]_n \in \mathbb{Z}_n$ con $[b]_n \neq [0]_n$ y $[a]_n[b]_n = [0]_n$. Entonces $[a]_n$ se llama *divisor de cero*.

Proposición 11.4. Sea $[a]_n$ un no divisor de cero y sea $[a]_n[b]_n = [a]_n[c]_n$. Entonces $[b]_n = [c]_n$.

Definición 11.5. Sean $[a]_n, [b]_n \in \mathbb{Z}_n$ tales que $[a]_n [b]_n = [1]_n$. Entonces decimos que $[a]_n, [b]_n$ son elementos invertibles o unidades de \mathbb{Z}_n y que $[b]_n$ es un *inverso* de $[a]_n$. Denotamos $[b]_n = [a]_n^{-1}$.

Obsérvese que si [a] es invertible, no puede ser divisor de cero.

Proposición 11.6. *Sea n un entero positivo.*

- 1. La clase $[a]_n$ tiene un inverso multiplicativo en \mathbb{Z}_n si y sólo si (a, n) = 1.
- 2. Un elemento no nulo de \mathbb{Z}_n o es invertible o es divisor de cero.

1. Supongamos que [a] tiene un inverso $[a]^{-1} = [b]$. Entonces [ab] = [a][b] = [1], luego $ab \equiv 1 \pmod{n}$, lo que Demostración. implica que ab = qn + 1 para algún entero q. O sea que ab + (-q)n = 1 y por tanto (a, n) = 1.

A la inversa sea (a, n) = 1. Entonces existen $b, c \in \mathbb{Z}$ tales que ab + cn = 1. Reduciendo módulo n vemos que $ab \equiv 1 \pmod{n}$ y por tanto [a][b] = [ab] = [1].

2. Sea $[a] \neq 0$ lo que equivale a $n \nmid a$. Si (a, n) = 1 entonces[a] tiene un inverso, En otro caso (a, n) = d > 1 Como $d \mid a \vee d \mid n$ existen enteros k, b tales que n = kd y a = bd. Entonces $[k] \neq [0]$ pero [a][k] = [ak] = [bdk] = [bn] = [0], lo que muestra que [a]es un divisor de cero.

Corolario 11.7. Para un módulo n > 0 las siguientes condiciones son equivalentes:

- 1. El número n es primo.
- 2. \mathbb{Z}_n no tiene divisores de cero no nulos.
- 3. Todo elemento no nulo de \mathbb{Z}_n tiene un inverso multiplicativo.

La demostración de la proposición 11.6 muestra que si (a, n) = 1 entonces podemos calcular el inverso multiplicativo de a utilizando el algoritmo extendido de Euclides:

Ejemplo 11.8. Para hallar $[11]^{-1} \in \mathbb{Z}_{16}$ realizamos el siguiente cálculo:

luego $11 \cdot 3 + 16 \cdot (-2) = 1$, lo que muestra que $[11]^{-1} = [3]$.

Hay otros dos métodos para hallar el inverso multiplicativo de $[a]_n$ en \mathbb{Z}_n : Si el módulo n es pequeño, a veces es más corto hacerlo por prueba y error. La otra forma es calculando las potencias sucesivas de [a]. Si (a, n) = 1, entonces [a] no es divisor de cero en \mathbb{Z}_n y por tanto ninguna potencia $[a]^k$ puede ser cero. El conjunto $\{[a], [a]^2, [a]^3, \ldots\}$ tiene menos de n elementos distintos, luego en algún punto debe repetirse. Sean k < m tales que $[a]^m = [a]^k$. Entonces $[a]^{m-k} = [a]^0 = [1]$. Esto muestra que en la primera repetición debe ser k = 0 y por tanto $[a]^m = [1]$. De aquí vemos que $[a]^{m-1} = [1]$.

Ejemplo 11.9. Volvamos a calcular $[11]_{16}^{-1}$. Para ello listamos las potencias sucesivas de $[11]_{16}$:

$$[11]^2 = [-5]^2 = [25] = [9]$$

 $[11]^3 = [11]^2[11] = [9][11] = [99] = [3]$
 $[11]^4 = [11]^3[11] = [3][11] = [33] = [1]$

luego $[11]^{-1} = [11]^3 = [3]$.

Podemos ahora estudiar ecuaciones en \mathbb{Z}_n . La congruencia lineal $ax \equiv b \pmod{n}$ puede verse ahora como una ecuación lineal $[a]_n[x]_n = [b]_n$ en \mathbb{Z}_n . Si $[a]_n$ tiene inverso, esta ecuación tiene solución única $[x] = [a]_n^{-1}[b]_n$. Nótese que sin la noción de clase de congruencia tenemos que modificar la afirmación de unicidad para decir que si x_0 es una solución de $ax \equiv b \pmod{n}$, también lo es $x_0 + qn$ para cualquier entero q.

Vamos a ver finalmente dos teoremas que permiten rebajar el grado de las ecuaciones polinómicas en \mathbb{Z}_n .

Definición 11.10. Sea *n* un entero positivo. El número de enteros positivos menores o iguales que *n* y que son primos relativos con n se denota $\varphi(n)$. Esta función se llama función φ de Euler o función tociente.

Nótese que $\varphi(1) = 1$. Para n > 1 el valor de $\varphi(n)$ puede obtenerse de la factorización en primos:

Lema 11.11. Sea $n = p^e$. Entonces $\varphi(n) = p^e - p^{e-1} = n(1 - 1/p)$.

Demostración. Un entero m es primo relativo con p^e si y sólo si es primo con p. Como p es primo, esto quiere decir que m no es primo relativo con p^e si y sólo si es un múltiplo de p. El número de todos los enteros entre 1 y p^e es p^e . El número de múltiplos de pentre 1 y p^e es p^{e-1} . Restando obtenemos el resultado del lema.

Lema 11.12. Sean m, n enteros positivos primos relativos. Entonces $\varphi(mn) = \varphi(m)\varphi(n)$.

Demostración. Definimos una aplicación $f: \mathbb{Z}_{mn} \to \mathbb{Z}_m \times \mathbb{Z}_n$ (el producto cartesiano mediante $f([a]_{mn}) = ([a]_m, [a]_n)$. Por el teorema chino de los restos, f es una biyección. Es fácil comprobar que $f[a]_{mn}[b]_{mn} = f([a]_{mn})f([b]_{mn})$. En particular $[a]_{mn}$ será invertible si y sólo si lo son ambas $[a]_m$ y $[a]_n$. Pero para cualquier k la clase $[a]_k$ es invertible si y sólo si (a,k) = 1. Así que por restricción, f establece una biyección entre los enteros positivos menores o iguales que mn primos relativos con mn con el conjunto de pares de enteros positivos donde la primera componente sea menor o igual que m y primo relativo con m y la segunda sea menor o igual que *n* y primo relativo con *n*. Contando estos pares obtenemos el resultado buscado.

Proposición 11.13. Sea $n = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k}$ la factorización en primos de n. Entonces

$$\varphi(n) = n\left(1 - \frac{1}{p_1}\right)\left(1 - \frac{1}{p_2}\right)\dots\left(1 - \frac{1}{p_k}\right).$$

Demostración. Consecuencia inmediata de los dos lemas anteriores:

$$\varphi(n) = \varphi(p_1^{e_1}) \dots \varphi(p_k^{e_k})$$

por el lema 11.12 y aplicando a cada factor el lema 11.11 obtenemos el resultado final.

Ejemplo 11.14. Las fórmulas de la proposición anterior nos dicen que

$$\varphi(10) = 10\left(1 - \frac{1}{2}\right)\left(1 - \frac{1}{5}\right) = 4$$

y que

$$\varphi(36) = 36\left(1 - \frac{1}{2}\right)\left(1 - \frac{1}{3}\right) = 12$$

Definición 11.15. El conjunto de unidades de \mathbb{Z}_n , es decir el conjunto de clases $[a]_n$ con (a, n) = 1 se denota por \mathbb{Z}_n^{\times} .

Proposición 11.16. El conjunto \mathbb{Z}_n^{\times} es cerrado para la multiplicación.

Demostración. Es inmediato comprobar que $([a][b])^{-1} = [b]^{-1}[a]^{-1}$.

El conjunto \mathbb{Z}_n^{\times} tiene $\varphi(n)$ elementos. El siguiente teorema debe verse como un resultado sobre potencias de elementos de \mathbb{Z}_n^{\times} :

Teorema 11.17 (Euler). *Sea* (a, n) = 1. *Entonces* $a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$.

Demostración. En el conjunto \mathbb{Z}_n existen $\varphi(n)$ elementos que tienen un representante primo relativo a n. Sean estos $\{a_1, \ldots, a_{\varphi(n)}\}$. Las clases representadas por $\{aa_1, \ldots, aa_{\varphi(n)}\}$ son todas distintas porque (a, n) = 1. Como cada producto aa_i es primo relativo con n, tenemos un representante de cada una de las clases de partida. Por tanto

$$a_1a_2\ldots a_{\varphi(n)}\equiv (aa_1)(aa_2)\ldots (aa_{\varphi(n)})\equiv a^{\varphi(n)}a_1a_2\ldots a_{\varphi(n)}\pmod{n}.$$

Ya que el producto $a_1a_2 \dots a_{\varphi(n)}$ es primo relativo con n podemos simplificarlo y nos queda la congruencia

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

Corolario 11.18 (Teorema de Fermat). Sea p un primo. Entonces $a^p \equiv a \pmod{p}$ para todo entero a.

Demostración. Si $p \mid a$, entonces $a^p \equiv 0 \equiv a \pmod{p}$. Si $p \nmid a$ entonces (a, p) = 1 y el teorema de Euler nos dice que $a^{\varphi(p)} \equiv 1 \pmod{p}$. Pero $\varphi(p) = p - 1$. Multiplicando ambos miembros por a tenemos el resultado buscado.

El teorema de Fermat proporciona un *criterio de número compuesto*. Sea *n* un número del que queremos averiguar si es primo o compuesto. Tomamos un a primo relativo con n (por ejemplo, a=2) y calculamos $b\equiv a^{n-1}\pmod n$. Si $b\neq 1$, el número n es compuesto. Pero si b = 1 no sabemos si el número n es primo o compuesto. Naturalmente podemos probar con otra base a distinta, pero aunque para varios a se verifique que $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$, no podemos concluir que n sea primo. De hecho existen números n tales que $a^{n-1} \equiv 1 \pmod{n}$ para todo a primo relativo con n. Tales números se llaman números de Carmichael, hay 2163 entre 1 y $25 \cdot 10^9$ y el más pequeño es $561 = 3 \cdot 11 \cdot 17$.

El criterio anterior se puede afinar (véase cualquier libro sobre teoría de números), pero aún los criterios mejorados no son concluyentes (existen números compuestos que los pasan). Para finalizar vamos a ver un criterio de primalidad de interés teórico, aunque poco práctico.

Lema 11.19. Sea p un primo. Entonces $a^2 \equiv 1 \pmod{p}$ si y sólo si $a \equiv 1 \pmod{p}$ o $a \equiv -1 \pmod{p}$

Demostración. La hipótesis es que $p \mid (a^2 - 1) = (a - 1)(a + 1)$. Por ser p primo tiene que dividir a uno de los factores.

En términos de clases de restos este lema dice que $[a]_p^{-1} = [a]_p$ si y sólo si $[a]_p = \pm [1]$.

Teorema 11.20 (Teorema de Wilson). *Un entero positivo p es primo si y sólo si* $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$

Demostración. Supongamos que $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$. Entonces existe un entero q tal que qp-(p-1)! = 1, así que m. c. d.(p,(p-1)!) = 1y p no es divisible por ningún entero menor que p y mayor que 1 (todos ellos dividen a (p-1)!. Luego p es primo.

A la inversa sea p primo distinto de 2 (el caso p=2 se comprueba fácilmente). Multiplicamos todas las clases $[1]_p \cdot [2]_p \cdots [p-1]_p$. Por el lema 11.19, para cada clase $[a]_p$ en este producto, salvo la primera y la última, también $[a]_p^{-1}$ está en el producto. Y el producto vale $[a]_p[a]_p^{-1} = 1$. Luego $[(p-1)!]_p = [p-1]_p = [-1]_p$. Pero este es el resultado buscado.

Ejercicios 12.

Ejercicio 1. Demostrar:

- 1. $\sum_{i=1}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2}$.
- 2. $\sum_{i=1}^{n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$.
- 3. $\sum_{i=1}^{n} i^3 = \left[\frac{n(n+1)}{2}\right]^2$.
- 4. $\sum_{i=1}^{n} i^5 + \sum_{i=1}^{n} i^7 = 2\left[\frac{n(n+1)}{2}\right]^4$.
- 5. $\sum_{i=1}^{n} (2i-1) = n^2$.
- 6. $2^n \le n!$ para todo $n \ge 4$.
- 7. $2^n > n^3$ para todo $n \ge 10$.

Ejercicio 2. Demostrar que para todo entero $n \ge 1$ se verifica:

i)
$$\overline{(A_1 \cup A_2 \cup ... \cup A_n)} = \overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap ... \cap \overline{A_n}$$

ii)
$$\overline{(A_1 \cap A_2 \cap ... \cap A_n)} = \overline{A_1} \cup \overline{A_2} \cup ... \cup \overline{A_n}$$

Ejercicio 3. La sucesión de Fibonacci está definida por recurrencia de la siguiente forma:

$$\begin{cases} a_0 = 0 \\ a_1 = 1 \\ a_n = a_{n-1} + a_{n-2}, & \text{para } n \ge 2. \end{cases}$$

1. Calcular los 10 primeros términos de la sucesión.

2. Probar que

$$a_n = \frac{\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right)^n - \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right)^n}{\sqrt{5}}.$$

Ejercicio 4. Vamos a demostrar por inducción que $\sum_{i=1}^n i = \frac{(n-1)(n+2)}{2}$. Para ello supongamos que el resultado es cierto para n y veamos que ocurre para n + 1.

$$\sum_{i=1}^{n+1} i = \sum_{i=1}^{n} i + (n+1) = \frac{(n-1)(n+2)}{2} + (n+1) =$$

$$= \frac{n^2 + n - 2}{2} + \frac{2n + 2}{2} = \frac{n^2 + 3n}{2} =$$

$$= \frac{n(n+3)}{2} = \frac{(n+1) - 1)((n+1) + 2)}{2}.$$

¿Es correcta esta demostración?

Ejercicio 5. ¿Qué es erróneo en la demostración del siguiente teorema?

Teorema 12.1. Cualquier conjunto $\{a_1, a_2, ..., a_n\}$ tiene la propiedad de que todos sus elementos son iguales.

Demostración. La demostración se hace por inducción sobre *n*.

Para n = 1 el resultado es cierto pues cualquier conjunto $\{a_1\}$ tiene la propiedad requerida.

Supongamos el resultado cierto para n-1 y consideremos el conjunto $\{a_1, a_2, ..., a_n\}$. La hipótesis de inducción aplicada al subconjunto $\{a_1, ..., a_{n-1}\}$ da $a_1 = a_2 = ... = a_{n-1}$ y aplicada al subconjunto $\{a_2, ..., a_n\}$ da $a_2 = ... = a_n$. Entonces $a_1 = a_2 = ... = a_{n-1} = a_n$ como se quería demostrar.

Ejercicio 6. Denotamos

$$\binom{n}{i} = \frac{n!}{i!(n-i)!}.$$

Probar que

$$\binom{n}{i} + \binom{n}{i-1} = \binom{n+1}{i}.$$

Utilizando esta igualdad, probar por inducción

$$(a+b)^n = \sum_{i=0}^{i=n} \binom{n}{i} a^{n-i} b^i.$$

Ejercicio 7. Probar por inducción que para todo número par k, el resto de dividir 2^k entre 3 es 1.

Ejercicio 8. Probar por inducción que para todo número impar k, el resto de dividir 2^k entre 3 es 2.

Ejercicio 9. Para cada una de las siguientes parejas de enteros (a, b), calcula el máximo común divisor d = m. c. d. (a, b) y enteros u, v que satisfagan la relación de Bezout, esto es, tales que d = ua + vb

$$a = -99$$
, $b = 17$, $a = 6643$, $b = 2873$, $a = -7655$, $b = 1001$ $a = 24230$, $b = 586$.

Ejercicio 10. Demuestra que para todo $n \in \mathbb{N}$:

a)
$$3^{2n} - 2^n$$
 es divisible por 7, b) $3^{2n+1} - 2^{n+2}$ es divisible por 7,

c)
$$3^{2n+2} + 2^{6n+1}$$
 es divisible por 11, d) $3 \cdot 5^{2n+1} + 2^{3n+1}$ es divisible por 17.

Ejercicio 11. Demostrar que si *a* y *b* son enteros primos relativos y *n* es un entero divisible por *a* y por *b* entonces lo es por *ab*.

Ejercicio 12. Demuestra que si $3 \mid a^2 + b^2$, entonces $3 \mid a y 3 \mid b$.

Ejercicio 13. Demuestra que si $5 \mid a^2 + b^2 + c^2$, entonces $5 \mid a \circ 5 \mid b \circ 5 \mid c$.

Ejercicio 14. Sean a, b, c enteros no nulos. Demostrar que (a, b) = 1 y (a, c) = 1 si y solo si (a, [b, c]) = 1.

Ejercicio 15. Para n natural calcula: m. c. d. (n, n^2) , m. c. d.(n, n + 1) y m. c. d.(n, n + 2).

Ejercicio 16. Resolver las ecuaciones diofánticas

$$60x + 36y = 12$$
, $35x + 6y = 8$, $12x + 18y = 11$.

Ejercicio 17. Se dispone de 4050 euros para gastar en bolígrafos de 10 euros y en plumas de 46 euros. Calcular cuantos bolígrafos y plumas se pueden comprar si se quiere el menor número posible de bolígrafos.

Ejercicio 18. Definimos la sucesión siguiente:

$$F_0 = 0$$
, $F_1 = 1$, $F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$ para $n \ge 2$.

- 1. Demuestra que $mcd(F_n, F_{n+1}) = 1$ y $mcd(F_n, F_{n+2}) = 1$ para $n \ge 0$.
- 2. Calcula todas las soluciones enteras de la ecuación $F_7 \cdot x F_5 \cdot y = 3$.

Ejercicio 19. Factorizar en primos cada uno de los siguientes números y, usando estas factorizaciones, calcular el máximo común divisor y el mínimo común múltiplo de cada una de las parejas que puedas formar con ellos: 6643, 2873, 4148, 252.

Ejercicio 20. Demostrar que entre -|b| y |b| no hay múltiplos de b salvo el cero.

Ejercicio 21. Demostrar que cualquier entero n > 1 ó es primo ó tiene un factor primo $\leq \sqrt{n}$. ¿Cuantos primos hay entre 27270 y 27280? ¿y entre 4900 y 4905?.

Ejercicio 22. Demostrar que cualquier producto de números de la forma 4n + 1 es otra vez de esa forma. Deducir que hay infinitos primos de la forma 4n - 1.

Ejercicio 23. (Antiguo problema chino) Tres agricultores dividieron equitativamente el arroz que habían cultivado en común. Para venderlo fueron a mercados diferentes, donde se usaban diferentes medidas de peso, además todos ellos usaron carretas en las que podían transportar un máximo de 1000 libras. En el primer mercado la medida era de 11 libras, en el segundo de 14 y en el tercero de 15 libras. Cada agricultor vendió todo lo que pudo en medidas enteras y cuando volvieron al hogar, el primero llevaba 5 libras de arroz, el segundo 6 y el tercero 4. ¿Cuanto arroz habían cultivado entre los tres?

Ejercicio 24. (Antiguo problema chino) Cuatro cuadrillas de albañiles emprenden la construcción de un dique, cada una se compromete a ejecutar el mismo número de jornadas de trabajo y todas ellas trabajarán al menos una jornada completa, siendo el número de jornadas completas de trabajo inferior a 1500. La primera de las cuadrillas consta de 2 hombres, la segunda de tres, la tercera de 7 y la cuarta de 25. Completando el trabajo en jornadas completas de cada cuadrilla, al final quedó un día de trabajo para un hombre de la primera cuadrilla, para dos de la segunda y para cinco de la tercera y cuarta. ¿Cuantos fueron los días de trabajo empleados en construir el dique?

Ejercicio 25. Un grupo de 12 ladrones decidieron robar un cofre lleno de monedas de oro, que según un informe fidedigno contenía entre 2000 y 3000 monedas. El día del robo, uno de ellos resultó apresado, los 11 restantes decidieron repartir las monedas a partes iguales. Al hacer el reparto resultó que sobraron 8 monedas que decidieron darían a María, la mujer del ladrón apresado. María, no contenta con el reparto, delató a los dos ladrones que lo habían propuesto, después de lo cual quedaron 9 ladrones en libertad que volvieron a repartirse el botín. En este caso solo sobraron 2 monedas, que en su momento darían a María. Indignada María con el comportamiento de los compinches de su marido, decidió acabar con todos ellos y quedarse con todo el botín. Para ello, colocó una bomba en el lugar de reunión de la banda, desafortunadamente para María, la bomba hizo explosión cuando solo se encontraban 4 ladrones en el local. Los que quedaron, volvieron a decidir repartir el botín a partes iguales y dar a María la única moneda que sobraba del reparto. Esto indignó aún más a María, que mediante intrigas consiguió que disputaran los ladrones entre ellos, muriendo 3 en la disputa. Los dos que quedaron con vida repartieron el botín a partes iguales y no sobró moneda alguna. ¿que cantidad de monedas tenía el cofre?

Ejercicio 26. Encontrar todas las soluciones del sistema de congruencias:

$$x \equiv 3 \pmod{5}$$
; $x \equiv -2 \pmod{4}$; $x \equiv 1 \pmod{7}$

Ejercicio 27. Antonio, Pepe y Juan son tres campesinos que principalmente se dedican al cultivo de la aceituna. Este año la producción de los olivos de Antonio fue tres veces la de los de Juan y la de Pepe cinco veces la de los de Juan. Los molinos a los que estos campesinos llevan la aceituna, usan recipientes de 25 litros el de Juan, 7 litros el de Antonio y 16 litros el de Pepe. Al envasar el aceite producido por los olivos de Juan sobraron 21 litros, al envasar el producido por Antonio sobraron 3 litros y al envasar el producido por Pepe sobraron 11 litros. Sabiendo que la producción de Juan está entre 1000 y 2000 litros ¿cuál fue la producción de cada uno de ellos?. Definimos la sucesión siguiente:

Ejercicio 28. Calcular la menor capacidad posible de un depósito de agua sabiendo que a un depósito de doble capacidad le ha faltado un litro para poder ser llenado con garrafas de 5 litros, mientras que a uno de quíntuple capacidad también le ha faltado un litro tanto si se llenaba con garrafas de 7 litros como de 11 litros.

Ejercicio 29. En la finca de Juan todos los años se consume la misma cantidad de fertilizante, que siempre viene en un camión de menos de 2 toneladas de capacidad. En los tres últimos años Juan ha utilizado, para envasar el fertilizante, sacos de 75, 56 y 143 kilogramos respectivamente. El primer año al envasar el fertilizante sobraron 21 Kg, el segundo 45 y el tercero 77. ¿Qué cantidad de fertilizante consume Juan anualmente? En la finca vecina de la de Juan se han utilizado, también en los últimos tres años, los mismos sacos que Juan y al envasar su fertilizante en estos sacos han sobrado las mismas cantidades que a Juan, sin embargo en esta finca se necesitan más de un camión para transportar su fertilizante. ¿Que cantidad mínima de fertilizante se usa en la finca vecina de la de Juan?

Ejercicio 30. Calcular el resto de dividir 279³²³ entre 17. Análogamente, si se divide 320²⁰⁷ entre 13.

Ejercicio 31. Demostrar las reglas del 2,3,5 y 11 para la división.

Ejercicio 32. Calcular las dos últimas cifras de 3³¹⁰⁰.

Aritmética entera usando GAP 13.

Cociente y resto 13.1.

Dados dos enteros a y b, el resto de dividir a entre b se puede calcular usando el comando mod.

```
gap> -3 \mod 5;
```

Y el cociente se puede calcular de la siguiente forma.

```
gap > (-3-(-3 \mod 5))/5;
-1
```

Si GAPescribimos -3/5, el resultado es un racional, y si usamos el comando Int, obtenemos la parte entera de dividir de ese racional, que no es precisamente lo que buscamos.

```
gap> Int((-3)/5);
```

13.2. Máximo común divisor y mínimo común múltiplo. Coeficientes de Bézout

El máximo común divisor de dos enteros (o más) puede ser calculado con el comando Gcd, y su mínimo común múltiplo con el comando Lcm.

```
gap> Gcd(3,-5);
gap> Lcm(3,-5);
15
```

Si queremos conseguir los coeficientes de Bézout, podemos usar el comando GcdRepresentation (entre las muchas posibilidades que da GAPpara esto).

```
gap> GcdRepresentation(3,-5);
[ 2, 1 ]
gap> GcdRepresentation(10,15,18);
[7, -7, 2]
```

13.3. Ecuaciones diofánticas

Como ya sabemos, una vez resuelto el problema de encontrar los coeficientes de Bézout de un máximo común divisor de dos enteros, tenemos también solución para resolver una ecuación diofántica. Lo único que tenemos que comprobar es si el término independiente es divisible por el máximo común divisor de los coeficientes, y luego multiplicar los coeficientes de Bézout por el factor apropiado para conseguir una solución particular.

Si queremos resolver 10x + 25y = 45, hacemos lo siguiente.

```
gap> Gcd(10,25);
#vemos si 45 es divisible por 5
gap> 45 mod 5;
#calculamos 45 entre 5
gap> 45/last2;
9
#multiplicamos el resultado por los coeficientes de Bézout
gap> last*GcdRepresentation(10,25);
[-18, 9]
#comprobamos el resultado
gap> last*[10,25];
45
```

13.4. Primos

Para factorizar un entero en producto de primos podemos usar el comando Factors.

```
gap> Factors(100);
[ 2, 2, 5, 5 ]
```

También podemos saber si un número es primo usando el comando IsPrime.

```
gap> IsPrime(10);
false
gap> IsPrime(7);
true
```

Primes es una lista que contiene los primos menores que mil.

```
#el tercer primo
gap> Primes[3];
5
#los primeros cuarenta primos
```

```
gap> Primes{[1..40]};
[ 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47, 53,
  59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97, 101, 103, 107, 109, 113,
 127, 131, 137, 139, 149, 151, 157, 163, 167, 173 ]
  También podemos hacer un filtro de una lista para ver qué elementos en ella son primos.
gap> Filtered([1..300], IsPrime);
[ 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47, 53,
 59, 61, 67, 71, 73, 79, 83, 89, 97, 101, 103, 107, 109, 113,
 127, 131, 137, 139, 149, 151, 157, 163, 167, 173, 179, 181,
 191, 193, 197, 199, 211, 223, 227, 229, 233, 239, 241, 251,
 257, 263, 269, 271, 277, 281, 283, 293 ]
```

13.5. Congruencias

Gracias a los coeficientes de Bézout también podemos resolver cualquier congruencia del tipo $ax \equiv b \mod m$, con a, b y m enteros ($m \neq 0$).

Sea la congruencia $60x \equiv 90 \mod 105$.

```
gap> Gcd(60,105);
15
#dividimos todo por 15
gap> [60,90,105]/15;
[4, 6, 7]
#buscamos el inverso de 4 módulo 7
#(me quedo con el coeficiente de Bézout de 4)
gap> GcdRepresentation(4,7)[1];
#la solución particular es por tanto
gap> 2*6 mod 7;
```

Si lo que queremos es resolver un sistema de congruencias de la forma

```
x \equiv a_1 \mod m_1
\dots x \equiv a_n \mod m_n
```

entonces podemos usar el comando ChineseRem, cuyo primer argumento es la lista de módulos y el segundo una lista (con la misma longitud) de residuos.

```
Así, para resolver x \equiv 3 \mod 14, x \equiv 7 \mod 16 hacemos lo siguiente.
```

```
gap> ChineseRem([14,16],[3,7]);
87
```

13.6. Los anillos \mathbb{Z}_n

La función ZmodnZ nos permite definir en GAPel anillo de enteros módulo el argumento entero que le pasemos.

```
gap> A:=ZmodnZ(10);
(Integers mod 10)
```

El uno de un anillo (el elemento neutro del producto) se calcula con el comando One.

```
gap> uno:=0ne(A);
ZmodnZObj( 1, 10 )
```

Podemos hacer operaciones elementales en ese anillo, como calcular inversos, sumar elementos.

```
gap> 1/(3*uno);
ZmodnZObj( 7, 10 )
gap> Int(last);
gap> 2*uno+6/3*uno;
ZmodnZObj( 4, 10 )
```

Si un elemento no tiene inverso, devuelve fail.

```
gap> 1/(2*uno);
ZmodnZObj( fail, 10 )
gap> Int(last);
fail
```

También podemos usar la función Inverse.

gap> 2/3*uno;

gap> 1/3*uno;

gap> last*2;

gap> Int(last);

Z(7)

Z(7)^5

Z(7)

```
gap> Inverse(2*uno);
fail
gap> Inverse(3*uno);
ZmodnZObj( 7, 10 )
   Y extraer así el conjunto de unidades de \mathbb{Z}_{10}.
gap> Filtered([1..9],n->Inverse(n*uno)<>fail);
[ 1, 3, 7, 9 ]
   Aunque esto lo podíamos haber hecho usando la función PrimeResidues.
gap> PrimeResidues(10);
[ 1, 3, 7, 9 ]
   La función \varphi de Euler (función tociente) se expresa como Phi en GAP.
gap> Phi(10);
   Para n positivo, en GAP existe el comando Z(n) que nos proporciona el menor elemento primitivo de \mathbb{Z}_n (el menor residuo
módulo n que genera al grupo multiplicativo de \mathbb{Z}_n).
gap> uno:=One(Z(7));
Z(7)^0
gap> 2*uno+3*uno;
Z(7)^5
gap> Int(last);
```

Aritmética entera con MATHEMATICA

14.1. Funciones predefinidas en MATHEMATICA

La función Quotient[a,b] devuelve el cociente de la división de *a* por *b*. Ejemplo:

Quotient[6,5]

1

Quotient[8,-3]

-3

La función GCD[a,b] devuelve el máximo común divisor de a y b. Ejemplo

GCD[234,56]

2

La función ExtendedGCD[a,b] (Algoritmo de Euclides extendido) devuelve {d, {u,v}} con d el máximo común divisor de a y b y u y v (coeficientes de Bezout) enteros tales que d = ua + vb. Ejemplo

ExtendedGCD[234,56]

 $\{2, \{-11, 46\}\}\$

La función LCM[a,b] devuelve el mínimo común múltiplo de a y b. Ejemplo

LCM[24,56]

168

La función Mod[a,n] calcula el resto de la división de a entre n (comparar con la función Resto[a,b] definida mas abajo) Ejemplo

Mod[8,-3]

-1

Mod[8,-4]

0

14.2. Definición de funciones

- Para indicar que *x* es una variable escribiremos x_.
- Si queremos definir una función f que depende de las variables x e y escribiremos $f[x_{,y_{]}:=$.

Ejemplo: Definir la función $f(x, y) = 2x - 4y^2$ y calcular f(3, 5):

f[3,5]

-94

14.2.1. Definir una función para calcular el resto de la división de a por b

Si definimos

 $Resto[a_,b_] := a-b*Quotient[a,b]$

y calculamos

Resto[8,3]

2

obtenemos el resto esperado 2. Pero si calculamos

```
Resto[8,-3]
```

-1

obtenemos –1 que no es el resto esperado en la división euclídea. Ajustamos mejor nuestra definición de resto poniendo

```
nresto[a_,b_]:=If[b>0 , a-b*Quotient[a,b], a-b*Quotient[a,b]-b]
```

y tenemos

nresto[8,-3]

2

que es el resto esperado en la división euclídea, pero

```
nresto[8,-4]
```

4

que, de nuevo, no es el resto esperado en la división euclídea. Afinamos mas la definición:

```
NResto[a_,b_]:=a-b*Quotient[a,b]/;b>0
NResto[a_,b_]:=NResto[a,-b]
```

Obtenemos

```
NResto[8,-3]
```

2

NResto[8,-4]

0

que si es el resto esperado. Análogamente,

NResto[7,-2]

1

14.3. Manejo de Listas

Una lista en MATHEMATICAse introduce poniendo sus elementos entre llaves y separados por comas. Ejemplo: Para definir una lista con los elementos *a*, *b*, *c* y elegir el *b* se procede así:

$$L:=\{a,b,c\}$$

L[[2]]

b

Para introducir la lista con elementos a, b, c y $\{x, y, z\}$ y elegir el elemento y de esta lista:

```
L:=\{a,b,c,\{x,y,z\}\}
```

L[[4,2]]

y

Cómo definir una función NIF[x] para calcular la letra del NIF:

Para realizar este ejercicio hay que saber que la letra del NIF correspondiente al número x es la letra que ocupa el lugar r+1de la lista

$$\{T, R, W, A, G, M, Y, F, P, D, X, B, N, J, Z, S, Q, V, H, L, C, K, E\}$$

donde r es el resto de dividir x entre 23. Consideramos entonces la lista

```
L := \{ "T", "R", "W", "A", "G", "M", "Y", "F", "P", "D", "X", "B", "B", "J", "Z", "S", "Q", "V", "H", "L", "C", "K", "E" \}
```

y definimos

$$NIF[x_] := L[[Mod[x,23]+1]]$$

Entonces

```
NIF[24106337]
```

Z

Definición de funciones de forma recursiva

A continuación vemos diversos ejemplos de funciones definidas recursivamente.

■ La función factorial[n]:

```
factorial[0]:=1;
factorial[n_]:=n * factorial[n-1];
 factorial[3]
```

6

factorial[5]

120

Para números negativos la función no está bien definida:

```
factorial[-1]
```

```
-335085068493297911765266512375481494202258406359174070257677988428620 \backslash \\
8799035732771005626138126763314259280802118502282445926550135522251856
7276925331930704128110833303256593220417000297921662507342533905137544\
6604571124033846270103402026299258137842314727663664364715539630535254\
1105541439434840109915068285430675068591638581980604162940383356586739\
1982687821049246140766057935628652419821762074286209697768031494674313\
0000000000000000
```

Para que la respuesta sea mas clara podemos definir:

```
f[0]:=1
f[n_{integer}]:=n*f[n-1]/;n>0
f[_]:=Print["No se hacerlo"]
 f[4]
```

24

f[-1]

No se hacerlo

■ La función producto [a1,..., an] que devuelve el producto $\prod_{i=1}^{n} a_i$:

```
producto[{a1_}]:=a1
       producto[{a1_,a2_}]:=a1*producto[{a2}]
```

```
producto[{4,5,6}]
   120
     producto[{3,-3,7}]
   -63
■ La función suma [a1, ..., an] que devuelve la suma \sum_{i=1}^{n} a_i:
     suma[{a1_}]:=a1
    suma[{a1_,a2_}]:=a1+suma[{a2}]
     suma[{1,3,5,9}]
   18
     suma[{1,-3,-5}]
   -7
■ Definamos recursivamente la función mcd[a,b] (Algoritmo de Euclides):
```

```
mcd[a_{-},0]:=a /; a>0
mcd[a_{-},0]:=-a/;a<0
mcd[a_,b_]:=mcd[b,NResto[a,b]]
```

```
mcd[-8,3]
   1
     mcd[-12,-10]
   2
     mcd[9,-3]
   3
• La función Bezout [a,b] para calcular el mcd[a,b] y enteros u y v (coeficientes de Bezout) tales que mcd[a,b]=ua+vb
  Vamos a definir esta función utilizando la función auxiliar extendidomcd[a_,b_,u0_,u1_,v0_,v1_] que definimos así:
     extendidomcd[a_{0},u_{0},u_{1},v_{0},v_{1}]:={a,{u_{0},v_{0}}}
    extendidomcd[a_,b_,u0_,u1_,v0_,v1_]:=
```

```
Entonces definimos
```

```
Bezout[a_,b_]:=extendidomcd[a,b,1,0,0,1]
```

extendidomcd[b,NResto[a,b],u1,u0-u1*Quotient[a,b],v1,

Bezout[105,389]

v0-v1*Quotient[a,b]]

```
\{1, \{-163, 44\}\}\
```

Bezout [6798765434556,8765487086]

```
{2, {728111315, -564744205583}}
```

■ Usando la función extendidomcd para definir la función emcd[a,b] que devuelve el máximo común divisor de *a* y *b*: Basta con quedarse con el primer elemento de la lista que la función devuelve

```
emcd[a_,b_] := extendidomcd[a,b,1,0,0,1][[1]]
```

emcd[12,36]

12

emcd[-105,384]

3

■ La función mcdlista[Subscript[a, 1], Subscript[a, 2],..., Subscript[a, n]] que devuelve el máximo común divisor de la lista {Subscript[a, 1], Subscript[a, 2],..., Subscript[a, n]}

```
mcdlista[{a1_,a2_}]:=emcd[a1,a2]
        mcdlista[{a1_,a2_,a3__}]:=emcd[emcd[a1,a2],mcdlista[{a3}]]
```

```
mcdlista[{50,8,32,68}]
```

2

• La función Diof[a,b,c] que devuelve una solución de la ecuación diofántica ax + by = c

```
Bezout[a,b][[2]], Print["No tiene solucion"]]
```

Diof[60,36,12]

 $\{-1, 2\}$

Diof[35,6,8]

 $\{-8,48\}$

Diof[12,18,11]

No tiene solucion

Notemos que, alternativamente, dicha función puede ser definida eludiendo el uso del condicional if". Así, podemos definir

```
Dioph[a_,b_,c_]:=Quotient[c,emcd[a,b]]*Bezout[a,b][[2]]/;NResto[c,\]
emcd[a,b]]==0
Dioph[_,_,_]:=Print["No tiene solucion"]
```

donde hemos tenido en cuenta:

- 1. /; se lee como "siempre que"
- 2. Al no necesitar nombres las variables en la segunda línea, usamos simplemente el subrayado (recuérdese que "_" significa "cualquier cosa", y así "a_" significa "cualquier cosa a la que llamamos a").

Entonces

```
Dioph[60,36,12]
```

 $\{-1,2\}$

Dioph[35,6,8]

 $\{-8,48\}$

14.5. Resolución de congruencias y sistemas de congruencias

14.5.1. La congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$

Recordamos que la congruencia anterior tiene solución si y solo si d = m.c.d.(a, n) divide a b. En este caso, si escribimos d = ua + vn y b = db', sabemos que una solución de la congruencia es x = ub'. Definimos una función CB[a,b,n] que devuelve una solución de la congruencia $ax \equiv b \pmod{n}$.

```
 \label{eq:cb_an} $$ CB[a_,b_,n_]:=If[Mod[b,GCD[a,n]]==0, \ b/GCD[a,n]*ExtendedGCD[a,n][[2,1]],Print["No tiene solucion"]]
```

Así, una solución de $x \equiv 2 \pmod{3}$ la encontramos tomando

CB[1,2,3]

2

mientras que la congruencia $2x \equiv 1 \pmod{4}$

CB[2,1,4]

No tiene solucion

Ejercicio: Dar una definición alternativa de esta función eludiendo el uso del condicional if (ver ejemplo anterior con la funcion Diof).

14.5.2. Sistemas de congruencias

Recordamos que el sistema

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

 $x \equiv a_2 \pmod{n_2}$

tiene solución si y solo si $a_1 \equiv a_2 \pmod{m.c.d.(n_1, n_2)}$, en cuyo caso, para obtener una solución resolvemos primero la ecuación $n_1t \equiv a_2 - a_1 \pmod{n_2}$. Si t_0 es una solución de esta ecuación, entonces una solución del sistema estará dada por $x_0 = a_1 + t_0 n_1$ Definimos una función SdosC[{a1, a2]}, {n1,n2}] que encuentre una solución del anterior sistema de congruencias:

```
SdosC[{a1\_,a2\_},{n1\_,n2\_}] := If[Mod[a1-a2,GCD[n1,n2]] == 0,a1+CB[n1,a2-\
a1,n2]*n1,Print["No tiene solucion"]]
```

Así, una solución del sistema

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

$$x \equiv 1 \pmod{6}$$

la encontramos poniendo

SdosC[{3,1},{4,6}]

7

mientras que el sistema

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

$$x \equiv 2 \pmod{6}$$

SdosC[{5,2},{4,6}]

No tiene solucion

Esta función nos permite definir a continuación, por recurrencia, una función que devuelve la solución de un sistema general de congruencias. Definimos una función SCong[{a1,..., ar]}, {n1, ..., nr]}] que devuelva una solución del sistema

```
(mód n_1)
x \equiv a_1
           (m\'od n_2)
x \equiv a_2
x \equiv a_r \pmod{n_r}
```

```
SCong[{a1_,a2_},{n1_,n2_}] := SdosC[{a1,a2},{n1,n2}]
SCong[{a1\_,a2\_,a3\_},{n1\_,n2\_,n3\_}] := SCong[{SdosC[{a1,a2},{n1,n2}], \ }]
a3},{LCM[n1,n2],n3}]
```

Así, una solución del sistema

 $x \equiv 5$ (mód 11) (mód 14) $x \equiv 6$

 $x \equiv 4 \pmod{15}$

la encontramos poniendo

SCong[{5,6,4},{11,14,15}]

33214

Mientras que la del sistema

 $x \equiv 1$ (mód 2) (mód 3) $x \equiv 2$ $x \equiv 5$ (mód 7) $x \equiv 5 \pmod{25}$ SCong[{1,2,5,5},{2,3,7,25}]

5255

Se propone como ejercicio final encontrar solución a los ejercicios propuestos en la sección 12 que puedan ser resueltos utilizando las funciones definidas en esta Práctica.

Índice alfabético

algoritmo
de Euclides, 8
de la división, 6
anillo conmutativo, 2
asociados, 5
clase de congruencia, 29 opuesta, 31 combinación lineal, 7 congruencia, 19
conjunto de enteros módulo <i>n</i> , 29
demostración por inducción, 4 divisibilidad, 5 divisor, 5 divisor de cero, 31
ecuación de Fermat, 13 determinada, 13 diofántica, 13 indeterminada, 13 elemento neutro producto, 2 suma, 2
función tociente o de Euler, 32
igualdad de Bézout, 7 inverso, 2, 31
ley asociativa, 2

```
cancelativa, 3
   conmutativa, 2
   distributiva, 2
   integridad, 3
máximo común divisor, 6
múltiplo, 5
mínimo común múltiplo, 12
número
   compuesto, 17
   de Carmichael, 34
   entero, 2
   natural, 2
   primo, 17
opuesto, 2
primos relativos, 8
principio
   de inducción, 4
     alternativo, 4
   del máximo, 4
   del mínimo, 4
representante de una clase, 30
Teorema
   de Euler, 34
   de Fermat, 34
   de Wilson, 34
   fundamental de la aritmética, 17
terna pitagórica, 13
unidad, 31
```

valor absoluto, 5