1. Teoría de Números

1.1. División

Considerando a \mathbb{Z} como el conjunto de los números enteros, para $a,b\in\mathbb{Z}$ y $a\neq 0$, se dice que a divide a b si es que:

$$a|b \leftrightarrow \exists q \in \mathbb{Z} \ . \ a \cdot q = b$$

En el caso que esto no se cumpla, entonces a no divide b, expresado como a/b

1.1.1. Propiedades de la división

- Si $a|b \ y \ a|c$, entonces a|(b+c)
- Si a|b, entonces $a|(b \cdot c)$ para todo $c \in \mathbb{Z}$
- Si a|b y b|c, entonces a|c

Corolario: Si a|b y b|c, entonces $a|(b\cdot m+n\cdot c)$, para todo $m,n\in\mathbb{Z}$

1.2. Módulo

Con $a, b \in \mathbb{Z}$, a > 0 y a|b, entonces existe un único par $q, r \in \mathbb{Z}$ tal que $a \cdot q + r = b$. Esta corresponde a la definición de la división con resto. Mediante esta, se define el operador módulo (mod) y el operador división (div).

$$b \operatorname{div} a = q$$
 $b \operatorname{mod} a = r$

1.3. Congruencia modular

Con $m \in \mathbb{Z}$ y m > 0, diremos que para todo $a, b \in \mathbb{Z}$, a es congruente con b mod m si:

$$a \equiv b \pmod{m}$$
 si, y solo si $m \mid (a - b)$

1.3.1. Propiedades de la congruencia modular

Para todo $a, b, m \in \mathbb{Z}$, donde m > 0, se cumple que:

- $a \equiv b \pmod{m}$
- \bullet $a = b + m \cdot s$, para algún $s \in \mathbb{Z}$
- $\bullet (a \bmod m) = (b \bmod m)$

1.3.2. Suma y multiplicación de la congruencia modular

Para todo m > 0, si $a \equiv b \pmod{m}$ y $c \equiv d \pmod{m}$ entonces:

$$a+c \equiv b+d \pmod{m}$$

 $a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m}$

Adicionalmente...

$$(a+b) \bmod m = ((a \bmod m) + (b \bmod m)) \bmod m$$
$$(a \cdot b) \bmod m = ((a \bmod m) \cdot (b \bmod m)) \bmod m$$

1.3.3. Aritmética módulo m - Aritmética modular

Con m > 0, se define $\mathbb{Z}_m = \{0, 1, 2, \dots, m-1\}$. Entonces, para todo $a, b \in \mathbb{Z}_m$, se definen las operaciones $+_m y \cdot_m$

$$a +_m b = (a + b) \mod m$$

 $a \cdot_m b = (a \cdot b) \mod m$

La aritmética modular cumple con las siguientes propiedades:

Clausura: $a +_m b \in \mathbb{Z}_m$; $a \cdot_m b \in \mathbb{Z}_m$ Conmutatividad $a +_m b = b +_m a$; $a \cdot_m b = b \cdot_m a$ Asociatividad $a +_m (b +_m c) = (a +_m b) +_m c$; $a \cdot_m (b \cdot_m c) = (a \cdot_m b) \cdot_m c$ Identidad: $a +_m 0 = a$; $a \cdot_m 1 = a$ Inverso aditivo: $a \neq 0$, $\exists a' \in \mathbb{Z}_m$. $a +_m a' = 0$ Distributividad: $a \cdot_m (b +_m c) = (a \cdot_m b) + (a \cdot_m c)$

1.4. Representación de los números

Sea b > 1. Si $n \in \mathbb{N} - \{0\}$, entonces n se puede escribir de forma única como:

$$n = a_{k-1}b^{k-1} + a_{k-2}b^{k-2} + a_{k-3}b^{k-3} + \dots + a_2b^2 + a_1b^1 + a_0 = \sum_{i=0}^{k-1} a_ib^i$$

con

- *k* > 1
- Para todo $i < k, a_i < b$
- $a_{k-1} \neq 0$

Para poder simplificar un poco las cosas, vamos a establecer que todo número en representación de n en base b corresponde a la secuencia

$$(n)_b = a_{k-1} \dots a_2 a_1 a_0$$

Como pequeño dato curioso, si esto le parece familiar al lector, es porque esto representa la forma en que nosotros escribimos los números normalmente, en donde la base b = 10.

1.4.1. Encontrando la representación de n en base b

Ahora que entendemos que podemos representar números usando distintas bases, ¿cómo podemos encontrar la representación de cualquier número en cualquier base?

Si se tiene un número $n \in \mathbb{N} - \{0\}$ y b > 0, sabiendo que su representación debe ser de la forma $(n)_b = a_{k-1} \dots a_2 a_1 a_0$ y que por la división con resto, sabemos que $n = q \cdot b + r$, entonces tenemos que

$$\begin{array}{rcl}
r & = & a_0 \\
(q)_b & = & a_{k-1} \dots a_1
\end{array}$$

1.4.2. Suma de números en base b

La forma de llegar al algoritmo para la suma de números en base b corresponde al siguiente, considerando que n y m son números en base b.

$$\begin{array}{lll} n+m & = & (n_{k-1}+m_{k-1}) \cdot b^{k-1} + \ldots + (n_2+m_2) \cdot b^2 + (n_1+m_1) \cdot b + (n_0+m_0) & /(n_0+m_0) = c_0 \cdot b + s_0 \\ n+m & = & (n_{k-1}+m_{k-1}) \cdot b^{k-1} + \ldots + (n_2+m_2) \cdot b^2 + (n_1+m_1+c_0) \cdot b + s_0 & /(n_1+m_1+c_0) = c_1 \cdot b + s_1 \\ n+m & = & (n_{k-1}+m_{k-1}) \cdot b^{k-1} + \ldots + (n_2+m_2+c_1) \cdot b^2 + s_1 \cdot b + s_0 & /(n_2+m_2+c_1) = c_2 \cdot b + s_2 \\ / \ldots \end{array}$$

Si se continua aplicando hasta terminar con toda la ecuación, se obtiene que

$$n + m = c_{k-1} \cdot b^k + s_{k-1} \cdot b^{k-1} + \dots + s_1 \cdot b + s_0$$

Estas son muchas letras y posiblemente confunde demasiado, por lo que es mejor trabajar con un ejemplo de como se usa este algoritmo. Supongamos que queremos realizar la suma $(11)_2 + (14)_2$, donde $(11)_2 = 1011$ y $(14)_2 = 1110$.

```
Se comienza con el primer dígito (1011; 1110): 1+0=0\cdot 2+1 Resultado: 1
Se continua con el segundo dígito (1011; 1110): 1+1+0=1\cdot 2+0 Resultado: 01
Se continua con el tercer dígito (1011; 1110): 0+1+1=1\cdot 2+0 Resultado: 001
Se continua con el cuarto dígito (1011; 1110): 1+1+1=1\cdot 2+1 Resultado: 1001
Siguiente dígito de la base (5° dígito acumulado): 0+0+1=0\cdot 2+1 Resultado: 11001
```

Entonces, $(11)_2 + (14)_2 = 11001$.

Este algoritmo es exactamente lo que se usa para realizar sumas de forma manual en base 10.

1.4.3. Multiplicación de números en base b

Considerando que n y m son números en base b, la multiplicación $m \cdot n$

$$n \cdot m = n(m_{k-1}b^{k-1} + \ldots + m_2b^2 + m_1b + m_0) = n \cdot (m_{k-1}b^{k-1}) + \ldots + n \cdot (m_2b^2) + n \cdot (m_1b) + n \cdot (m_0)$$

Considerando esto, se define p_i como

$$(p_i)_b = n \cdot (m_i \cdot b) = \begin{cases} 0 & \text{si } m_i = 0 \\ n_{k-1} \dots n_1 n_0 0 \dots 0 & \text{si } m_i = 1. \text{ La cantidad de ceros es } i \end{cases}$$