## **Bases Numéricas**

Teorema:

Dado un número  $b\in\mathbb{N}$  con  $b\geq 2$  y  $n\in\mathbb{N}$  con n
eq 0, existen  $l\in\mathbb{N}$  y  $d_0,d_1,\ldots,d_l\in\mathbb{N}$  únicos tales que

 $n = d_0 \cdot b^0 + d_1 \cdot b^1 + \ldots + d_{l-1} \cdot b^{l-1} + d_l \cdot b^l$ 

 $d_l 
eq 0$  y para todo  $0 \leq i \leq l$  tenemos que  $0 \leq di < b$ 

1. Primero mostraremos que tales números existen. Para ello, primero hagámoslo para b=7. Escribe todos los pasos para pasar  $(77)_{10}$  (setenta y siete base 10) a base 7.

 $(77)_{10} = (11 \cdot 7 + 0) \cdot 7^0$  $(77)_{10} = 11 \cdot 7^1 + 0 \cdot 7^0$  $(77)_{10} = (1 \cdot 7 + 4) \cdot 7^1 + 0 \cdot 7^0$  $(77)_{10} = 1 \cdot 7^2 + 4 \cdot 7^1 + 0 \cdot 7^0$ 

 $(77)_{10} = (140)_7$ 

2. Ahora escribe un algoritmo para escribir cualquier número en base 7.

**Entrada:** Un número n en base 10, siendo  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \neq 0$ .

**Salida:** La representación de n en base 7, de la forma  $n=d_l\cdot 7^l+d_{l-1}\cdot 7^{l-1}+\ldots+d_1\cdot 7^1+d_0\cdot 7^0$ , donde  $0\leq d_i<7$ .

Dividir n entre 7, y el residuo será  $d_0$ . Paso 1: Expresar n como  $m_1 \cdot 7^1 + d_0 \cdot 7^0$  y observar  $m_1$ .

Paso 4:

Si  $0 \le m_1 < 7$ , tomar  $m_1$  como  $d_1$  y finalizar el algoritmo. En caso contrario, dividir  $m_1$  entre 7 y el residuo será  $d_1$ . Paso 3: Repetir a partir del paso  $2 \operatorname{con} n = m_1$ .

Este algoritmo intenta demostrar que para cualquier n y base b=7, existen  $l\in\mathbb{N}$  y  $d_0,d_1,\ldots,d_l\in\mathbb{N}$  únicos que cumplen con la representación dada.

**Entrada:** Un número n, siendo  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \neq 0$ .

3. Finalmente, escribe un algoritmo general para escribir un número en base b.

**Salida:** La representación de n en base  $b \geq 2$ , de la forma  $n = d_l \cdot b^l + d_{l-1} \cdot b^{l-1} + \ldots + d_1 \cdot b^1 + d_0 \cdot b^0$ , donde  $0 \leq d_i < b$ .

Inicializar i=0 y lista de coeficientes  $d=[\ ]$ . Paso 1:

Mientras  $n \neq 0$ , hacer los siguientes pasos: Paso 2: a) Calcular el residuo r y cociente entero c al dividir n entre b. b) Agregar r a la lista de coeficientes d. c) Actualizar n = c. d) Incrementar i en 1 Paso 3: La representación de n en base b es:  $n = d_0 \cdot b^0 + d_1 \cdot b^1 + \ldots + d_{i-1} \cdot b^{i-1} + d_i \cdot b^i$ 

intenta demostrar que existen  $l\in\mathbb{N}$  y  $d_0,d_1,\ldots,d_l\in\mathbb{N}$  únicos que cumplen con la representación dada.

Este algoritmo es válido para cualquier n y  $b \geq 2$ . El paso 2 se repite hasta que n se convierte en 0, acumulando los coeficientes  $d_i$  que representan la expansión de n en la base b. Este también

 $\sum_{i=0}^{m-1}(b-1)\cdot b^i=b^m-1$ 

4. Ahora demostraremos la unicidad. Empecemos con la unicidad de l. Supongamos que se puede escribir con dos longitudes distintas. Utiliza el hecho de que

$$i{=}0$$

 $n_2 = d_0^* \cdot b^0 + d_1^* \cdot b^1 + \ldots + d_{m-1}^* \cdot b^{m-1} + d_m^* \cdot b^m$ 

Supongamos que podemos escribir un número n en dos representaciones diferentes en la base b con longitudes l y m respectivamente, donde l 
eq m. Entonces, tenemos:

para mostrar que ambas representaciones deben tener la misma longitud.

 $n_1 = d_0 \cdot b^0 + d_1 \cdot b^1 + \ldots + d_{l-1} \cdot b^{l-1} + d_l \cdot b^l$ 

Dado que 
$$l \neq m$$
, sin pérdida de generalidad, asumamos que  $l > m$ . Restamos la primera representación de la segunda: 
$$n_1 - n_2 = d_0 \cdot b^0 + d_1 \cdot b^1 + \ldots + d_{l-1} \cdot b^{l-1} + d_l \cdot b^l - (d_0^* \cdot b^0 + d_1^* \cdot b^1 + \ldots + d_{m-1}^* \cdot b^{m-1} + d_m^* \cdot b^m)$$

Lo cual es equivalente a escribirlo tal que:

manera:

$$n_1-n_2=\sum_{i=0}^m (d_i-d_i^*)\cdot b^i+\sum_{i=m+1}^l d_i\cdot b^i$$
 Ya que, es claro de ver que la diferencia en cuanto a la longitud de términos, será a partir del término  $m+1$  hasta el  $l$  pertenecientes a la expresión  $n_1$ . Esto se puede representar de la siguiente manera:

 $\sum_{i=m+1}^l b^i \cdot d_i = d_{m+1} \cdot b^{m+1} + d_{m+2} \cdot b^{m+2} + \ldots + d_{l-1} \cdot b^{l-1} + d_l \cdot b^l$ 

 $\sum_{i=1}^l b^i \cdot d_i \geq b^l \geq b^{m+1}$ 

 $0 \leq d_i \leq b-1$ 

También es importante notar que el resultado de dicha sumatoria será por lo menos el valor del último término de la sumatoria para todo valor de 
$$b$$
 y  $m$ . Y que a su vez, este último término será a lo menos el valor del primer término de la sumatoria. Lo anterior puede expresarse así:

Ahora, recordemos nuestra propiedad del teorema de bases numéricas, que enuncia que  $0 \le d_i < b$ . Definamos esta expresión para nuestros coeficientes en  $n_1$  y  $n_2$ :

$$-b+1 \leq -d_i^* \leq 0$$

Estas expresiones se pueden unir de la siguiente forma:

 $-b+1 \leq d_i-d_i^* \leq b-1$ 

Apoyándonos en lo anterior, a continuación estimaremos el resultado de la sumatoria del producto de la base con potencia i por las diferencias de sus coeficientes d\_i, en cuanto a sus términos de

igual longitud. Esto, empleando la propiedad dada, correspondiente a la convergencia de la serie geométrica finita.  $\sum_{i=0}^m (d_i - d_i^*) \cdot b^i \leq \sum_{i=0}^m (b-1) \cdot b^i = b^{m+1} - 1 < b^{m+1}$ 

Recapitulando, podemos reunir y resumir las expresiones resultantes de la siguiente forma: 
$$l \hspace{1cm} m$$

 $\sum_{i=1}^l b^i \cdot d_i \geq b^l \geq b^{m+1} > b^{m+1} - 1 \geq \sum_{i=0}^m (d_i - d_i^*) \cdot b^i$ 

La expresión anterior implica que si dos representaciones de un número 
$$n$$
 en la base  $b$  tienen longitudes diferentes  $l \neq m$ , entonces la suma de los términos adicionales en la representación más larga, a partir de  $b^{m+1}$ , es mayor o igual a  $b^l$ . Al mismo tiempo,  $b^l$  es mayor o igual a  $b^{m+1}$  y es estrictamente mayor que la suma de las diferencias de coeficientes.

Esta contradicción sugiere que la suposición inicial de tener dos longitudes diferentes no puede ser válida. Por lo tanto, concluimos que las dos representaciones deben tener la misma longitud l=m para que n pueda ser correctamente representado en la base b. Esto demuestra la unicidad de la longitud l.

En resumen, la ecuación destaca que si las longitudes difieren, entonces estaríamos considerando representaciones distintas de números distintos.

5. Ahora debemos hacer un argumento inductivo. Supongamos que tenemos  $n=\sum_{i=0}^l d_i\cdot b^i=\sum_{i=0}^l d_i^*\cdot b^i$  con  $0\leq d_i^*< b$  y  $0\leq d_i< b$ . Primero argumenta que  $d_0-d_0^*$  es divisible entre b y que  $d_0=d_0^*$ . Partiendo desde la ecuación dada  $n=\sum_{i=0}^l d_i \cdot b^i=\sum_{i=0}^l d_i^* \cdot b^i$ . Excluiremos el primer término de ambas sumatorias y recorreremos el índice de estas:

 $d_0\cdot b^0+\sum_{i=1}^l d_i\cdot b^i=d_0^*\cdot b^0+\sum_{i=1}^l d_i^*\cdot b^i$ 

• **Definición:** Decimos que x|y, donde  $x,y\in\mathbb{Z}$  si existe  $m\in\mathbb{Z}$  tal que  $y=m\cdot x$ Por lo que, es claro de ver que  $b|d_0$  y  $b|d_0^st$ . Simplificando la primera ecuación, tenemos:

Recordemos la definición de divisibilidad:

intacta la convergencia de ésta.

divisibilidad vista en clase.

del cambio de variable j = i + 2:

4 de divisibilidad vista en clase.

**Algoritmo de Euclides** 

def euclides(a, b):

Por lo tanto:

declaramos que:

 $d_0-d_0^*=\sum_{i=1}^t (d_i^*-d_i)\cdot b^i$ 

Puesto que nos interesa demostrar la divisibilidad por 
$$b$$
 del lado izquierdo de la ecuación, excluiremos el primer término de  $b^i$  de la sumatoria y ajustaremos los índices propiamente para mantener intacta la convergencia de ésta.

 $d_0 - d_0^* = b \cdot \sum_{i=1}^l (d_i^* - d_i) \cdot b^{i-1}$ 

$$b|d_0-d_0^*$$
 Lo anterior es únicamente posible si  $d_0-d_0^*$  es un múltiplo de  $b$ . Y dado que,  $-b < d_0-d_0^* < b$  esto implica que el único múltiplo de  $b$  que lo cumple es el  $0$ . De acuerdo con la propiedad 4 de

divisibilidad vista en clase. Por lo tanto:

Dado que  $\sum_{i=1}^l (d_i^*-d_i)\cdot b^{i-1}\in \mathbb{Z}$ , observemos que tenemos la forma  $y=m\cdot x$ . Por lo tanto:

$$d_0-d_0^*=0 \leftrightarrow d_0=d_0^*$$

De forma similar al ejercicio anterior, emplearemos  $n=\sum_{i=0}^l d_i \cdot b^i=\sum_{i=0}^l d_i^* \cdot b^i$ . Excluiremos el primer y segundo término de ambas sumatorias y recorreremos el índice de estas:  $(d_0 \cdot b^0 + d_1 \cdot b^1 + \sum_{i=0}^l d_i \cdot b^i = d_0^* \cdot b^0 + d_1^* \cdot b^1 + \sum_{i=0}^l d_i^* \cdot b^i)$ 

6. Sabiendo que  $d_0=d_0^*$ , argumenta que  $d_1-d_1^*$  es divisible entre b y, por tanto,  $d_1-d_1^*=0$ . (Pista: Muestra que  $d_1\cdot b-d_1^*\cdot b$  es divisible entre  $b^2$ ).

Cancelamos  $d_0$  y  $d_0^st$  debido a la propiedad  $d_0=d_0^st$  probada anteriormente; y simplificamos la ecuación  $(d_1 - d_1^*) \cdot b^1 = \sum_{i=0}^l (d_i^* - d_i) \cdot b^i$ 

Así como en el ejercicio anterior, excluiremos el prímer término de  $b^i$  de la sumatoria y ajustaremos los índices propiamente para mantener intacta la convergencia de ésta

$$(d_1-d_1^*)\cdot b^1 = b^2 \sum_{i=0}^l (d_i^*-d_i)\cdot b^{i-2}$$

Dado que  $\sum_{i=2}^l (d_i^*-d_i)\cdot b^{i-2}\in \mathbb{Z}$ , observemos que tenemos la forma  $y=m\cdot x$ . Por lo tanto:  $|b^2|(d_1-d_1^*)b$ 

Y, simplificando dicha expresión, notaremos que llegaremos a una ecuación similar a la del ejercicio anterior:

Lo anterior es únicamente posible si 
$$d_1 - d_1^*$$
 es un múltiplo de  $b$ . Y dado que,  $-b < d_1 - d_1^* < b$  esto implica que el único múltiplo de  $b$  que lo cumple es el  $0$ . De acuerdo con la propiedad 4 de divisibilidad vista en clase.

 $b|d_1-d_1^*$ 

 $d_1-d_1^*=0 \leftrightarrow d_1=d_1^*$ Notemos que, de manera inductiva, podemos probar que esto ocurre para cualquier  $d_i$  y  $d_i^*$  ya que siempre se podrán cancelar las potencias para cualquier base b dado que  $i \in \mathbb{N}$ . De esta forma,

 $d_i = d_i^*$ 

7. Finalmente, asume que  $d_i=d_i^st$ . Argumenta que  $d_{i+1}-d_{i+1}^st=0$ . Con esto, la prueba está completa. Similar a los ejercicios previos, excluiremos todos los elementos previos hasta el índice i+1 y emplearemos  $n=\sum_{i=0}^l d_i\cdot b^i=\sum_{i=0}^l d_i^*\cdot b^i$ . Recorriendo igualmente el índice de estas, a partir

 $\sum_{i=0}^{\iota} d_i \cdot b^i + d_{i+1} \cdot b^{i+1} + \sum_{j=i+2}^{\iota} d_j \cdot b^j = \sum_{i=0}^{\iota} d_i^* \cdot b^i + d_{i+1}^* \cdot b^{i+1} + \sum_{i=i+2}^{\iota} d_j^* \cdot b^j$ 

Cancelamos  $\sum_{i=0}^i d_i \cdot b^i$  y  $\sum_{i=0}^i d_i^* \cdot b^i$  debido a la propiedad  $d_i = d_i^*$  probada anteriormente; y simplificamos la ecuación  $(d_{i+1}-d_{i+1}^*)\cdot b^{i+1} = \sum_{i=i+2}^t (d_j^*-d_j)\cdot b^j$ 

$$(d_{i+1}-d_{i+1}^*)\cdot b^{i+1}=b^{i+2}\sum_{j=i+2}^l(d_j^*-d_j)\cdot b^{j-i-2}$$
tenemos la forma  $y=m\cdot x$ . Por lo tanto:

Así como en los ejercicios anteriores, excluiremos el prímer término de  $b^j$  de la sumatoria y ajustaremos los índices propiamente para mantener intacta la convergencia de ésta

Dado que  $\sum_{j=i+2}^l (d_j^*-d_j)\cdot b^{j-i-2}\in \mathbb{Z}$ , observemos que tenemos la forma  $y=m\cdot x$ . Por lo tanto:  $|b^{i+2}|(d_{i+1}-d_{i+1}^*)b^{i+1}$ 

Y, simplificando dicha expresión, nuevamente llegaremos a una ecuación similar a las ya conocidas: 
$$b|d_{i+1}-d_{i+1}^*$$
 Lo anterior es únicamente posible si  $d_{i+1}-d_{i+1}^*$  es un múltiplo de  $b$ . Y dado que,  $-b < d_{i+1}-d_{i+1}^* < b$  esto implica que el único múltiplo de  $b$  que lo cumple es el  $0$ . De acuerdo con la propiedad

Por lo tanto:

In []: # Función que implementa el algoritmo de Euclides extendido para encontrar el MCD y la combinación lineal

mcd, x, y = euclides(b, a % b) # Se devuelve el MCD y los coeficientes x e y actualizados return mcd, y, x - (a // b) \* ydef main():

num2 = int(input("Ingresa el segundo número: "))

# Llamada recursiva con los argumentos (b, a % b)

print(f"Los coeficientes de la combinación lineal son: ({coeficiente num1}, {coeficiente num2})") print(f"Por lo tanto, el MCD se puede expresar como: {coeficiente\_num1}\*{num1} + {coeficiente\_num2}\*{num2} = {mcd}")

**if** \_\_name\_\_ == "\_\_main\_\_": main()

Por lo tanto, el MCD se puede expresar como: 106\*145 + -47\*327 = 1

# Ingresar los dos números para encontrar su MCD y la combinación lineal num1 = int(input("Ingresa el primer número: "))

# Imprimir el resultado

El Máximo Común Divisor (MCD) de 145 y 327 es: 1 Los coeficientes de la combinación lineal son: (106, -47)

# Llamada a la función euclides para obtener el MCD y los coeficientes mcd, coeficiente num1, coeficiente num2 = euclides(num1, num2)

print(f"\nEl Máximo Común Divisor (MCD) de {num1} y {num2} es: {mcd}")

 $d_{i+1} - d_{i+1}^* = 0 \leftrightarrow d_{i+1} = d_{i+1}^*$