Escritura del problema de binario invertido

Jorge Luis Esposito Albornoz¹ Juan Sebastián Herrera Guaitero¹

¹Departamento de Ingeniería de Sistemas, Pontificia Universidad Javeriana Bogotá, Colombia {jesposito,jsebastianherrera}@javeriana.edu.co

16 de agosto de 2022

Resumen

En este documento se presenta la formalización del problema de conversión de un número natural a su representación binaria inversa. **Palabras clave:** binaria, inverso.

Índice

1.	Forn	nalización del problema	1
	1.1.	Definición del problema del "Binario invertido"	1
2.		oritmos de solución	2
		Idea de solución iterativa	
	2.2.	Método iterativo	2
		2.2.1. Análisis de complejidad	2
		2.2.2. Invariante	2
	2.3.	Idea de solución DV	:
	2.4.	Método Divide y vencerás	:
		2.4.1. Análisis de complejidad	:
		2.4.2. Invariante	

1. Formalización del problema

El problema de la representación binaria inversa es uno que a simple vista puede resultar sencilla, si bien este solo consiste en convertir un número de su base 10 a su base 2, la dificultad particular radica en los algoritmos que se implementen para llegar a dicha solución. En esta ocasión por medio de la teoría y experimentación se busca determinar si para este caso particular conviene más usar un algoritmo iterativo o utilizar uno del modelo dividir y vencer.

1.1. Definición del problema del "Binario invertido"

Así, el problema de la representación binaria inversa se define a partir de:

1. un número natural

Una secuencia que representa dicho número en su base 2 inversa

- Entradas:
 - $\langle x \in \mathbb{N} \rangle \mid 0 \le x$.
- Salidas:
 - $S' = \langle s_i = 0 \lor 1 \rangle$.

2. Algoritmos de solución

2.1. Idea de solución iterativa

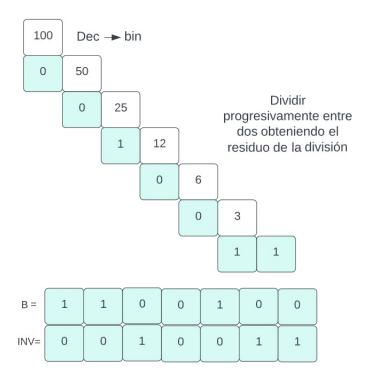


Figura 1: Idea solución iterativo

2.2. Método iterativo

La idea de este algoritmo es utilizar el módulo 2 para ir calculando cada posición del número binario.

```
Algoritmo 1 Representación binaria invertida Iterativa.
```

```
Require: \langle x \in \mathbb{N} \rangle \mid 0 \le x.

Ensure: S' con los valores de la representación binaria inversa.

1: procedure \operatorname{BINARY}(n)

2: while n/2 > 0 do

3: \operatorname{vec.pushback}(n \% 2)

4: n = n/2

5: end while

6: \operatorname{vec.pushback}(n \% 2)

7: return vec

8: end procedure
```

2.2.1. Análisis de complejidad

Este algoritmo tiene una complejidad O(n) debido que se recorre todo el arreglo.

2.2.2. Invariante

Después de cada iteración controlada por n/2 > 0

- 1. Inicio: n = 0, n = 1.
- 2. Iteración: Por cada operación %2 se guarda en una posición del vector.
- 3. Terminación: Retorna la secuencia generada que contiene el inverso del binario.

2.3. Idea de solución DV

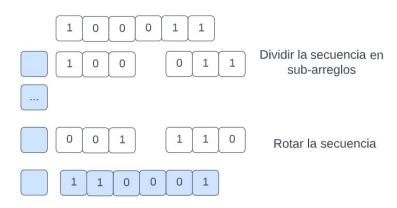


Figura 2: Idea solución DV

2.4. Método Divide y vencerás

Este algoritmo a partir de dos iteradores que representa el inicio y el final de una cadena de texto, se busca dividir el problema e ir rotando la cadena para obtener el inverso.

Algoritmo 2 Representación binaria inversa Divide y Vencerás.

```
1: procedure REVERSEROTATE(first, last)
       if (first = last) \lor NEXT(first) = last then

⊳ NEXT siguiente posición del iterador

3:
          return
          middle \leftarrow first
 4:
       end if
5:
       dis \leftarrow \text{DISTANCE}(first, last)/2
                                         ▶ DISTANCE calcula el número de elementos entre dos iteradores
 6:
       ADVANCE(middle, dis)

▷ ADVANCE avanza el iterador

 7:
       REVERSEROTATE(first, middle)
 8:
       REVERSEROTATE(middle, last)
9:
       ROTATE(first, middle, last)
10:
11: end procedure
```

2.4.1. Análisis de complejidad

Ecuación de recurrencia: T(n) = 2T(n/2) + O(n) esta ecuación es similar a la del algoritmo merge sort, por lo cual sabemos que tiene una complejidad O(nlogn).

2.4.2. Invariante

- 1. Inicio: n = 0, n = 1.
- 2. Iteración: Se invierte cada sub arreglo y proceden a unirse obteniendo así la secuencia binaria invertida.
- 3. Terminación: Se imprime la secuencia generada que contiene el inverso del binario.