

Tarea 8

A continuación encontrará 3 preguntas, cada una dirá cuántos puntos vale en su preámbulo. Sea lo más detallado y preciso posible en sus razonamientos, algoritmos y demostraciones.

Además del informe expresando su solución, debe dar una implementación de su solución en el lenguaje de su elección (solamente como una función; el formato de entrada/salida no es relevante), para las preguntas 2 y 3.

La entrega se realizará únicamente por correo electrónico a rmonascal@gmail.com.

Fecha de entrega: Hasta las 11:59pm. VET del **Lunes, 24 de Noviembre (Semana 10)**.

1. (2 puntos) – Considere un polinomio formado por los números de su carné, donde el i -ésimo número corresponde al coeficiente para x^i .

Por ejemplo, si su carné es 12-02412, entonces el polinomio será:

$$\begin{aligned}P(x) &= 1x^0 + 2x^1 + 0x^2 + 2x^3 + 4x^4 + 1x^5 + 2x^6 \\&= 1 + 2x + 2x^3 + 4x^4 + x^5 + 2x^6\end{aligned}$$

Calcule y muestre el resultado de aplicar la DFT (Transformada Discreta de Fourier) al polinomio obtenido, usando las **raíces octavas** de la unidad.

2. (4 puntos) – Considere un número entero positivo X . Definimos la función $decomp(X)$ como la cantidad de enteros positivos, a, b, c y d de tal forma que $ab + cd = X$.

$$decomp(X) = |\{(a, b, c, d) : a > 0 \wedge b > 0 \wedge c > 0 \wedge d > 0 \wedge ab + cd = X\}|$$

Dado un número N , queremos hallar el máximo valor para $decomp(X)$ donde $1 \leq X \leq N$.

Diseñe un algoritmo que permita encontrar la respuesta en $O(N \log N)$.

Nota: Puede suponer que todas las operaciones aritméticas, incluyendo multiplicaciones, divisiones y módulos, se hacen en $O(1)$.

Pistas:

- ¿De cuántas formas se puede descomponer N en dos sumandos a y b , tal que $a+b = N$?
- ¿De cuántas formas se puede descomponer N en dos factores a y b , tal que $a \times b = N$?
- ¿Qué relación existe entre la cantidad de divisores de un número y su descomposición en factores primos?
- La criba de Eratóstenes se puede usar para ver si un número es primo. ¿Se podrá modificar para calcular algo más?
- Un cambio de perspectiva podría ser de utilidad.

3. (3 puntos) – Sea $R = \{r_1, r_2, \dots, r_n\}$ un conjunto de n rectángulos, donde cada rectángulo es un par ordenado $(alto, ancho)$.

Para cualquier subconjunto $C \subseteq R$, definimos el costo de C como la multiplicación del alto del rectángulo más alto en C por el ancho del rectángulo más ancho en C (nótese que no necesariamente es el mismo rectángulo quien tiene estos máximos).

$$costo(C) = \left(\max_{(alto, ancho) \in C} alto \right) \times \left(\max_{(alto, ancho) \in C} ancho \right)$$

Queremos realizar una partición de R en subconjuntos C_1, C_2, \dots, C_m de tal forma que

- $C_1 \cup C_2 \cup \dots \cup C_m = R$
- $C_1 \cap C_2 \cap \dots \cap C_m = \emptyset$

La cantidad m de subconjuntos que forman la partición es libre, entre 1 y n . El costo de la partición es la suma de los costos de los conjuntos que lo conforman.

Diseñe un algoritmo que permita hallar una partición de costo mínimo en $O(n \log n)$, usando memoria adicional $O(n)$.

Pistas:

- ¿Existen rectángulos en la entrada que son redundantes?
- ¿Dar un orden a los rectángulos nos permitiría considerar **subsecuencias** en lugar de **subconjuntos**?
- La geometría es un área muy útil de las matemáticas.