Este es el primer examen parcial del curso *Programación Imperativa Modular (PIMO)*, 2015-1. El examen tiene 4 preguntas; otorga un total de 50 puntos y 30 de bono. El examen es *individual* y no es permitido el uso de libros, apuntes ni equipos electrónicos.

Nombre y código: _

Pregunta	Invariantes	Dividir y conquistar	Orden asintótico y el Teorema Maestro	Programación dinámica	Total
Puntos	15	15	10	10	50
Bono	0	10	10	10	30
Puntaje					

Pregunta 1: Invariantes(15 puntos)

Considere la siguiente especificación:

Entrada: un arreglo a[0..N) de números, $N \ge 0$.

Salida: el valor del producto $(\times i \mid 0 \le i < N : a[i])$

El siguiente fragmento de código Python implementa una solución del problema anterior:

```
def prod(a):
    N = len(a)
    r,n = 1,0
    while n != N:
        r,n = r*a[n],n+1
    return r
```

- (a) (2 puntos) Calcule, exhibiendo una simulación, el valor de prod([5,4,1,6]).
- (b) (3 puntos) En términos de notación O, ¿cuál es el tiempo de ejecución de la función prod? Puede suponer que las operaciones aritméticas y de asignación toman tiempo O(1). Justifique su respuesta.
- (c) (10 puntos) Considere los siguientes invariantes para el ciclo while en las líneas 4–5:

```
P_0: 0 \le n \le N.

P_1: r = (xi \mid 0 \le i < n : a[i]).
```

Demuestre las propiedades de iniciación, estabilidad y terminación para P_0 y P_1 . Concluya que, al momento de terminar, la función prod(a) calcula el producto de los números en a.

Pregunta 2: Dividir y conquistar......(15 puntos)

Considere un arreglo creciente a[0..N) de números, con $N \ge 0$, y un número x.

- (a) (3 puntos) Especifique el problema de encontrar un índice i en a tal que a[i] = x; si x no es un valor en a, entonces i = -1.
- (b) (5 puntos) Diseñe un algoritmo que resuelva el problema especificado en el numeral (a) en orden temporal $O(\log N)$ (esto debe demostrarlo).
- (c) (7 puntos) Diseñe un algoritmo que resuelva el problema especificado en el numeral (a) y que garantice que si x aparece en a, entonces la respuesta i corresponde al primer índice tal que a[i] = x, en orden temporal $O(\log N)$ (esto debe demostrarlo).
- (d) (10 +) Diseñe un algoritmo que determine la cantidad de ocurrencias de x en a en orden temporal $O(\log N)$.

- (a) (2 puntos) Sea f una función de los números naturales en los reales positivos. Defina O(f).
- (b) (2 puntos) Enuncie el Teorema Maestro.
- (c) (3 puntos) Clasifique ascendentemente por orden asintótico las siguientes funciones:

$$\sqrt{\frac{n^3}{2}}$$
 $\log n^n$ $10n^2 + 1000n$ $2^{\log n}$ $\log n^5$

(d) (3 puntos) Use el Teorema Maestro para calcular T(n) en cada uno de los siguientes casos:

- i. T(n) = 2T(n/2) + 1
- ii. T(n) = T(5n/3) + n
- iii. $T(n) = 3T(n/4) + 2n^2$
- (e) (10 +) Sean f_1, f_2, g_1, g_2 funciones de los números naturales en los números reales positivos. Demuestre que si $f_1 \in O(g_1)$ y $f_2 \in O(g_2)$, entonces $f_1 \cdot f_2 \in O(g_1 \cdot g_2)$.

El problema de *cambio de moneda* es el problema de determinar la cantidad de formas de obtener un valor usando denominaciones de ciertos billetes.

Entrada: un arreglo a[0..N) de números enteros positivos distintos, con $N \ge 0$, y un número $V \ge 0$.

Salida: cantidad de formas de obtener V usando denominaciones de billetes en a[0..N).

También considere la siguiente función $\rho: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \to \mathbb{N}$:

 $\rho(n, v)$: "cantidad de formas de obtener v usando denominaciones de billetes en a[0..n]."

con $0 \le v \le V$ y $0 \le n \le N$, y definida recurrentemente de la siguiente manera:

$$\rho(n,v) = \begin{cases} 1 & \text{, si } n = 0 \land v = 0 \\ 0 & \text{, si } n = 0 \land v \neq 0 \\ \rho(n-1,v) & \text{, si } n > 0 \land a[n-1] > v \\ \rho(n-1,v) + \rho(n,v-a[n-1]) & \text{, si } n > 0 \land a[n-1] \leq v \end{cases}$$

- (a) (2 puntos) Escriba el objetivo del problema planteado inicialmente en términos de ρ .
- (b) (2 puntos) Aplique la función ρ , con los parámetros adecuados, para calcular cantidad de formas de obtener 10 usando denominaciones de billetes en [1, 2, 5].
- (c) (6 puntos) Diseñe una tabulación para la función ρ y un algoritmo que la procese.
- (d) (10 +) Diseñe una tabulación para la función ρ y un algoritmo que la procese, de manera tal que la complejidad temporal del algoritmo sea $O(N \cdot V)$ y la complejidad espacial sea O(V).