

# Algoritmos y Estructuras de Datos – Recuperatorio

## Primer Parcial

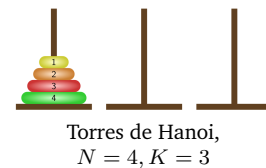
Licenciatura en Tecnología Digital, UTDT  
Primer semestre 2023

- No está permitido comunicarse por ningún medio con otros estudiantes ni con otras personas durante el examen, excepto con los docentes de la materia.
- Puede consultarse a los docentes solo por aclaraciones específicas del enunciado.
- El examen es a libro abierto; está permitido tener todo el material **impreso** y apuntes personales que deseen traer. **No está permitido el uso de dispositivos electrónicos para este fin.**
- Cada ejercicio debe resolverse en hoja aparte.

Por favor, no escribir en este espacio.					
Problema:	1	2	3	4	Total (sobre 100)
Nota:					

### Problema 1. (30 puntos) :

En el juego de las **Torres de Hanoi** se tienen  $N > 2$  discos perforados en el centro y  $K > 2$  palos. Cada disco tiene diámetro desde 1 hasta  $N$  sin repetir. El juego comienza con todos los discos apilados de mayor (abajo) a menor (arriba) en palo 1, y el objetivo es mover todos los discos hasta el palo  $K$ , con la restricción de que no se puede apoyar un disco más grande encima de uno más chico. Cada movida consiste en sacar el disco tope de un palo y moverlo al tope de otro palo.



Representaremos un juego de *Torres de Hanoi* como un vector<vector<int>>  $v$ , de longitud  $K$ , donde  $v[0]$  representa al primer palo y  $v[K-1]$  representa al último palo, y donde los discos presentes en cada palo están almacenados en orden de disco más abajo a disco más arriba como valores **int** que representan a cada disco por su diámetro.

Algunos ejemplos de instancias válidas e inválidas del juego:

- (1)  $N = 4, K = 4$ ; inicial:  $\{\{4, 3, 2, 1\}, \{\}, \{\}, \{\}\}$  y final:  $\{\{\}, \{\}, \{\}, \{4, 3, 2, 1\}\}$  (con los 4 discos apilados en orden de diámetro en los palos 1 y 4 respectivamente)
- (2) instancia intermedia:  $\{\{4\}, \{3, 1\}, \{\}, \{2\}\}$  (disco 4 en el 1er palo, disco 1 encima del disco 3 en el segundo palo, 3er palo vacío, disco 2 en el 4to palo)
- (3) inválida:  $\{\{2, 4\}, \{3\}\}$  (problemas:  $K < 3$ ; falta disco 1; disco 4 encima del disco 2).

Se pide especificar lo siguiente:

- El predicado  $esHanoiValido(v : \text{vector}<\text{vector}<\text{int}>>)$  que será *Verdadero* si y solo si  $v$  representa a una partida en un estado válido cualquiera. Será *Verdadero* para los ejemplos (1) y (2) y falso para (3).
- El predicado  $esMovimientoValido(v : \text{vector}<\text{vector}<\text{int}>>, i : \text{int}, j : \text{int})$  que será verdadero si es legal mover el disco superior del palo  $i$  al tope del palo  $j$ . Para el ejemplo (2),  $esMovimientoValido(v, 1, 3) = Verdadero$ , o sea, es legal mover el disco tope del palo 2 (diámetro 1) al palo 4 (diámetro 2).
- El problema `mover_hanoi`, que dado un juego válido y dos palos  $i, j$  entre los cuales se puede hacer un movimiento válido, modifica  $v$  ejecutando el movimiento pedido.

**Nota:** Notar que ni  $N$  ni  $K$  aparecen explícitamente como parámetros de ninguno de los predicados o problemas a especificar.

**Problema 2. (20 puntos)**

La función `contarDistintos` toma un vector de strings no vacíos  $v$  y devuelve **int**. Para cada string, cuenta si su última letra es distinta a la primera. Por ejemplo, para  $vec = \{\text{"sad"}, \text{"ara"}, \text{"pip"}, \text{"a*"}, \text{"amlo"}\}$  se debe devolver 3 porque la cantidad de strings que comienzan y terminan con letras distintas es 3.

**int** contarDistintos(**const** vector<string> & vec)

**Pre:**  $|vec| \bmod 2 = 0 \wedge (\forall j : \text{int})(0 \leq j < |vec| \implies |vec[j]| > 0)$

**Post:**  $res = (\sum_{j=0}^{|vec|-1} \beta(vec[j][0] \neq vec[j][|vec[j]| - 1]))$

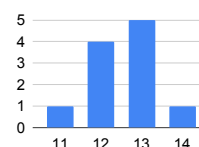
```

1  int i = v.size();
2  int suma = 0;
3  while (1 < i){
4      i = i - 2;
5      if (vec[i][0] == vec[i][vec.size()-1])
6          suma = suma + 1;
7      if (vec[i+1][0] == vec[i+1][vec.size()-1])
8          suma = suma + 1;
9  }
10 int res = vec.size() - suma;
```

- Dar una precondition  $P_c$  y una postcondición  $Q_c$  adecuadas para el ciclo.
- Dar un invariante del ciclo  $\mathcal{I}$  que permita demostrar la corrección del programa. Explicar en palabras por qué el invariante es adecuado.
- Dar un ejemplo de estado del programa que cumpla con  $\mathcal{I}$  y un ejemplo que no lo cumpla.
- Demostrar que  $\mathcal{I} \wedge B = \text{false} \implies Q_c$ , donde  $B$  es la guarda del ciclo.

**Problema 3. (30 puntos)**

El *histograma* de una serie de valores enteros es un gráfico de barras verticales donde cada barra tiene como longitud la cantidad de apariciones de cada valor del rango  $[a, b]$ . Representaremos un histograma como un vector<int> con la longitud de cada barra en el intervalo  $[a, b]$ , que incluye a  $a$  y  $b$ , con  $a < b$ . Por ejemplo, el histograma  $\{1, 4, 5, 1\}$  en el rango  $[11, 14]$  representa a una serie de 11 valores entre 11 y 14, con 1 aparición del valor 11, 4 apariciones del valor 12, 5 apariciones del valor 13, y 1 aparición del valor 14, como muestra la figura adjunta.



Dados dos histogramas  $h_1$  de rango  $[a, b]$  y  $h_2$  de rango  $[c, d]$ , **implementar la función**

vector<int> combinar(vector<int> h1, vector<int> h2, **int** a, **int** b, **int** c, **int** d)

que calcula el resultado de combinar ambos histogramas, sabiendo que el rango  $[c, d]$  está contenido en el rango  $[a, b]$ , es decir, que vale que  $a \leq c < d \leq b$ . Notar que como el rango del histograma  $h_1$  es igual o mayor que el rango de  $h_2$ , se cumple que  $|h_2| \leq |h_1|$ .

**Ejemplo:** Dado el histograma  $h_1 = \{0, 0, 1, 1, 2, 3, 0, 0\}$  en el rango  $[-5, 2]$  y el histograma  $h_2 = \{4, 3, 2, 1\}$  en el rango  $[-4, -1]$ , el resultado de `combinar(h1, h2, -5, 2, -4, -1)` será el histograma  $\{0, 4, 4, 3, 3, 3, 0, 0\}$  (también en rango  $[-5, 2]$ ).

- Escribir la función `combinar` con un único ciclo, sabiendo que  $a \leq c < d \leq b$ ,  
 $|h_1| = b - a + 1$  y  $|h_2| = d - c + 1$ .
- Dar la especificación completa del ciclo propuesto ( $\mathcal{P}_c, \mathcal{Q}_c, \mathcal{I}, fv$ ). Justificar por qué es adecuada para el código escrito.

**Problema 4. (20 puntos)** Se quiere implementar la función

```
int sumar_picos(const vector<int> & v)
```

que debe calcular la sumatoria de los valores de los *picos* que contiene un vector. Llamamos *pico* a cualquier posición que es estrictamente mayor que sus dos posiciones vecinas. Los extremos de un vector nunca son picos. Por ejemplo, el vector  $v = \{0, 1, 0, 0, 0, 10, 1, 9, 8\}$  tiene tres picos en las posiciones 1, 5 y 7; y  $\text{sumar\_picos}(v) = 1 + 10 + 9 = 20$ .

- (a) Implementar `sumar_picos` con recursión simple utilizando un sólo llamado recursivo. Se debe recorrer el vector en orden inverso.
- (b) Implementar `sumar_picos` con la técnica Divide & Conquer, partiendo el problema en 2 y utilizando 2 llamados recursivos.

En cada caso, si necesita cambiar los parámetros de la función debe hacerlo en una función auxiliar y **mostrar cómo le llama a esa función auxiliar desde la función `sumar_picos` original**.