



UNIVERSIDAD NACIONAL AUTÓNOMA DE MÉXICO

FACULTAD DE CIENCIAS

Tarea 4

INTEGRANTES

Torres Valencia Kevin Jair - 318331818
Aguilera Moreno Adrián - 421005200
Natalia Abigail Pérez Romero - 31814426

PROFESOR

Miguel Ángel Piña Avelino

AYUDANTE

Pablo Gerardo González López

ASIGNATURA

Computación Distribuida

4 de octubre de 2022

1. Describe un algoritmo distribuido basado en *DFS* que cuente el número de procesos en un sistema distribuido cuya gráfica G es arbitraria. Al terminar de contar, debe informar a todos los procesos el resultado del conteo. Muestra que es correcto.

2. Describe un algoritmo distribuido basado en *DFS* que, en una gráfica arbitraria G con n vértices anónimos, asigne etiquetas únicas en el rango $[1, \dots, n]$ a los vértices de G . Muestra que es correcto.

Hint: Puedes suponer que cada proceso conoce a sus vecinos aunque estos no tengan una etiqueta explícita.

3. Modifica el algoritmo DFS para que se ejecute en tiempo a lo más $2|V|$ y no mande más de $2|E|$ mensajes, suponiendo que las aristas son bidireccionales.

Hint: Cuando un proceso recibe el mensaje M por primer vez, este notifica a todos sus vecino pero envía el mensaje a sólo uno de ellos.

4. Considera el algoritmo 1, que calcula una $\Delta + 1$ coloración, donde Δ es el grado máximo en la gráfica. Muestra una gráfica G con al menos 10 vértices y una asignación de IDs, donde el algoritmo coloree todos los procesos (el primer momento en el que todas las variables c son distintas de \perp) en tiempo $diam(G)$. Muestra otra asignación de IDs para las que el algoritmo coloree en tiempo a los más $diam(G)/2$.

Pseudocódigo 1: $\Delta + 1$ coloración

```

1 Algoritmo coloring(ID):
2    $c = \perp$ 
3
4 Ejecutar inicialmente:
5   send( $\langle ID, c \rangle$ )
6
7 Al tener todos los mensajes de todos mis vecinos en  $t \geq 1$ :
8   Mensajes =  $\langle ID_1, c_1 \rangle, \dots, \langle ID_j, c_j \rangle \setminus (j \setminus) = \text{grado maximo en la grafica}$ 
9    $A = \{ID_i | c_i = \perp\}$ 
10  if  $c == \perp \wedge ID = \max(A \cup \{ID\})$  then
11     $c = \min(\{1, \dots, \Delta + 1\} \setminus \{c_i \neq \perp\})$ 
12  send( $\langle ID, c \rangle$ ) a todos los vecinos

```

▷ Para este problema dividamos la solución en 3 respectivas soluciones:

1. Mostrar una ejecución en tiempo $diam(G)$, con G una gráfica tal que $|V_G| = 10$.

$p_3 \circ$

G

$p_2 \circ$

$p_2 \circ$

$p_0 \circ$

$p_1 \circ$

Figura 1: Gráfica G .

◁

5. Un toro $n \times m$ es una versión dos dimensional de un anillo, donde un nodo en la posición (i, j) tiene un vecino hacia el norte en $(i, j - 1)$, al este en $(i + 1, j)$, al sur en $(i, j + 1)$ y al oeste en $(i - 1, j)$. Esos valores se calculan módulo n para la primera coordenada y módulo m para la segunda; de este modo $(0, 0)$ tiene vecinos $(0, m - 1)$, $(1, 0)$, $(0, 1)$ y $(n - 1, 0)$. Supongamos que tenemos una red síncrona de paso de mensajes en forma de un toro $n \times m$, consistente de procesos anónimos idénticos, los cuáles no conocen n , m o sus propias coordenadas, pero tienen sentido de la dirección (es decir, puede decir cual de sus vecinos está al norte, este, etc.). **Pruebe o refute:** Bajo estas condiciones, ¿existe un algoritmo determinista que calcule cuando $n > m$?