



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

7 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.

Algorithm 1 DFS(ID,soyLider)

```

1:  $Padre = \perp$ 
2:  $Hijos = \emptyset$ 
3:  $numProcesos = 0$ 
4:  $SinExplorar = \text{todos los vecinos}$ 
5: Si no he recibido algún mensaje
6: if soyLider and  $Padre == \perp$  then
7:    $Padre = ID$ 
8:    $numProcesos = 1$ 
9:   explore( $numProcesos$ )
10: end if
11: Al recibir  $\langle numP \rangle$  desde el vecino  $p_j$ :
12: if  $Padre == \perp$  then
13:    $Padre = j$ 
14:    $numProcesos = numP + 1$ 
15:   elimina  $p_j$  de SinExplorar
16:   explore( $numProcesos$ )
17: else
18:   if  $numProcesos < numP$  then
19:      $numProcesos = numP$ 
20:   end if
21:   send( $\langle already \rangle$ ) a  $p_j$ :
22:   elimina  $p_j$  de SinExplorar
23: end if
24: Al recibir  $\langle already \rangle$  desde  $p_j$ 
25: explore( $numProcesos$ )
26: Al recibir  $\langle parent, numP \rangle$ 
27: if  $numProcesos < numP$  then
28:    $numProcesos = numP$ 
29: end if
30:  $Hijos \cup p_j$ 
31: explore( $numProcesos$ )
32: procedure EXPLORE( $numP$ )
33:   if SinExplorar  $\neq \emptyset$  then
34:     elegir  $p_k$  en SinExplorar
35:     eliminar  $p_k$  de SinExplorar
36:     send ( $\langle numP \rangle$ ) a  $p_k$ 
37:   else
38:     if  $Padre \neq ID$  then
39:       send( $\langle parent, numP \rangle$ ) a Padre
40:     end if
41:     if  $Padre == ID$  and  $numProcesos < numP$  then
42:        $numProcesos = numP$ 
43:     end if
44:   end if
45: end procedure

```

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 $diam(G)/2$.

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 $n > m$?