

AA-Entrega-8

Oriol Miró López-Feliu

May 2023

Problema 30

Considereu el següent algorisme que processa un graf G amb n nodes i donat per un flux d'arestes.

1. Selecciona una aresta (u, v) amb distribució uniforme sobre les arestes d' E .
2. Selecciona amb distribució uniforme un vèrtex de $V \setminus \{u, v\}$.
3. Si (u, w) i (v, w) apareixen després de (u, v) en el flux, la sortida és $m(n - 2)$; si no, serà 0.

Apartat a

Proporcioneu una implementació com a algorisme de streaming. El vostre algorisme només pot fer una passada per l'stream i utilitzar $O(n \log n)$ memòria.

Algorithm 1 contarTriangles(int n , stream s)

```
set $_V$   $\leftarrow \{\}$ 
 $m \leftarrow 0$ 
 $e\_found \leftarrow 0$ 
 $triangles \leftarrow 0$ 
while not  $s.end()$  do
     $m \leftarrow m + 1$ 
     $(u, v) \leftarrow s.read()$ 
     $set_V \leftarrow set_V \cup u, v$ 
    with probability  $1/m$ :
        sample  $\leftarrow (u, v)$ 
        sample uniformly  $w \in set_V \setminus \{u, v\}$ 
         $arestes\_buscades \leftarrow (u, w), (v, w)$ 
         $e\_found \leftarrow 0$ 
        if  $(u, v) \in arestes\_buscades$  then
             $e\_found \leftarrow e\_found + 1$ 
        end if
        if  $e\_found == 2$  then
             $triangles \leftarrow m \cdot (n - 2)$ 
        end if
    end while
On query, report triangles
```

Apartat b

Demostreu que l'algorisme proporciona una estimació del nombre de triangles al graf G .

La probabilitat de que el nostre algoritme escollir una aresta (u, v) concreta es $\frac{1}{m}$, i que escollir un vertex concret w que no pugui ser ni u ni v es $\frac{1}{n-2}$. La probabilitat per tant que escollir una aresta y un vertex concret es $\frac{1}{m} \cdot \frac{1}{n-2} = \frac{1}{m \cdot (n-2)}$.

Imaginem doncs que en el graf tenim k triangles. La probabilitat per escollir cadascun d'aquests triangles específics es la mencionada anteriorment. Si tenim k triangles, el nostre algoritme troba amb probabilitat $k \cdot \frac{1}{m \cdot (n-2)}$ un d'ells, i en el cas de fer-ho dona com a sortida $m \cdot (n - 2)$, si no, dona com a sortida 0. Per tant, l'esperança de la sortida del nostre algorisme és:

$$E[\text{algorisme}] = k \cdot \frac{1}{m \cdot (n - 2)} \cdot m \cdot (n - 2) + (1 - k \cdot \frac{1}{m \cdot (n - 2)}) \cdot 0$$

Simplificant l'expressió, obtenim:

$$E[\text{algorisme}] = k$$

Això significa que l'esperança de la sortida del nostre algorisme és igual al nombre de triangles k en el graf G . Per tant, l'algorisme proporciona una estimació del nombre de triangles al graf G .