Ampliació d'Algorismia: Aproximation, Parameterization and Streaming

QP 2023-2024: Sheet 3

- 29. Tenim un flux de dades que conté tots els nombres al conjunt $\{1, ..., n\}$ menys un. Dissenyeu un algorisme per trobar l'element que falta. El vostre algorisme pot llegir el flux només una vegada i fer servir $O(\log n)$ espai a memòria. L'algorisme ha de proporcionar la resposta correcta després de processar tota l'entrada.
- 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.
 - (a) Proporcioneu una implementació com algorisme de streaming. El vostre algorisme només pot fer una pasada per el stream i utilitzar $O(n \log n)$ memoria.
 - (b) Demostreu que l'algorisme proporciona una estimació del nombre de triangles al graph G.
- 31. Hemos visto como usar reservoir sampling para muestreo de un stream del que no conocemos su longitud. Queremos extender este resultado a la estimación de valores de una función definida sobre el stream.

Tenemos un stream $s = a_1, a_2, \dots, a_m$ formado por valores enteros en $[n] = \{0, \dots, n-1\}$. Para $i \in [n]$, f_i denota la frecuencia de i en s. Queremos estimar el valor

$$g(s) = \sum_{i \in [n]} g(f_i),$$

donde g es una función con valores reales, con g(0) = 0.

El siguiente algoritmo combina la obtención de una muestra con un conteo parcial:

- Obtener x, una muestra (con distribución uniforme) sobre [m]
- $r = |\{i \ge x \mid a_i = a_x\}|$
- Return m(g(r) g(r-1))
- a) Demostrad que el algoritmo propuesto proporciona un estimador de la función q.

1

b) Proporcionad una implementación del algoritmo propuesto para un stream de datos del que no conocéis su longitud m.