

Nel codice py , applico  $10^5$  volte il MCminCut

---

```
for i = n to 2
  1. campiona un arco  $G$  con probabilità uniforme e identifica i suoi vertici,  $u$  e  $v$ , in un nuovo
     vertice  $uv$  (vedi Figura 3 con  $u = a$  e  $v = b$ )
  2. rimuovi tutti gli archi che univano i vertici  $u$  e  $v$ , incluso quello campionato, e mantieni tutti
     gli archi che incidono sul nuovo vertice  $uv$ 
  3.  $i \leftarrow i - 1$ 
 $C$  è costituito dagli archi che uniscono gli ultimi due vertici rimasti di  $G$ 
```

---

Di un multigrafo non orientato avente 9 vertici e 21 archi.

La frequenza empirica attesa dal seguente grafo è di  $p$  circa uguale a  $2/n^2$  dove  $n$  è uguale al numero di vertici ovvero 9, quindi il valore atteso è di circa 0.0246.

Essendo un algoritmo randomizzato di tipo Monte Carlo non è sicuro che ad ogni run ci restituisca effettivamente il taglio minimo reale ma siamo sicuri che eseguendo un numero elevato di run ( $10^5$  volte) il valore che si presenterà più spesso sarà il taglio minimo effettivo e così è stato dai test eseguiti.

I risultati ottenuti:

```
Il taglio minimo è 4
la frequenza empirica 0.22868
```

Il taglio minimo naturale del grafo di Fritsch è 4, quindi il risultato ottenuto è conforme alla teoria, per quanto riguarda la frequenza empirica pur essendo di un ordine superiore è in linea alla stima soddisfacendo quindi il risultato