# Las Vegas Quicksort

Il laboratorio è stato implementato usando una porzione di codice in c++, per il calcolo del numero di confronti, e in Python, per la parte successiva in cui andiamo a graficare i risultati ottenuti.

L' implementazione in Python anche per la prima parte non è stata presa in considerazione poiché decisamente troppo lenta (svariate ore di computazione per ottenere risultati); implementandolo multithreading si sarebbe ottenuta una velocità decisamente maggiore, ma alla fine è stato deciso di utilizzare c++.

Il codice dell' algoritmo è stato copiato dal codice proposto nel corso di ASD, per garantire correttezza del codice.

### PARTF 1 - C++

```
#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
#include <vector>
#include <cmath>
using namespace std;
int SIZE = 10000;
int RUN = 100000;
const int N_BIN = 50;
vector<int> BIN(N_BIN);
vector<int> X(RUN);
int I = 0;
void scambia(vector<int>& v, int i, int j)
  int tmp = v[j];
  v[j] = v[i];
  v[i] = tmp;
int partizionaInPlace(vector<int>& v, int inizio, int fine)
   int pivotIndex = inizio+rand()%(fine-inizio);
   scambia(v, pivotIndex, fine);
   int pivotValue = v[fine];
   int i = inizio -1;
   for (int j=inizio; j < fine; ++j) {</pre>
        X[I]++;
       if (v[j] <= pivotValue)</pre>
          scambia(v, ++i, j);
```

```
scambia(v, i+1, fine);
 return i+1;
void qs(vector<int>& v, int inizio, int fine)
    if (inizio < fine)</pre>
          int pivot_index=partizionaInPlace(v, inizio, fine);
          qs(v, inizio, pivot_index-1);
          qs(v, pivot_index+1, fine);
void quickSortRandom(vector<int>& v)
   qs(v, 0, v.size()-1);
void print(vector<int>& v) {
    for (size_t i = 0; i < v.size(); i++) cout << v[i] <<endl ;</pre>
int main(int argc, char* argv[]) {
    srand(time(NULL));
    cout.precision(10);
    for (; I < RUN; I++) {
        vector<int> array(SIZE);
        for (int i = 0; i < SIZE; i++) array[i] = std::rand();</pre>
        quickSortRandom(array);
        if(I%(RUN/100)==0) cerr<< I*100/RUN <<"% completato" << endl;</pre>
    cerr<< "100% completato" << endl;</pre>
    print(X);
```

Il codice in c++ è composto dal file "raccolta\_dati.cpp"; l' eseguibile, produce in output 100.000 iterazioni in cui conta i confronti effettuati in un array lungo 10.000 celle.

A ogni iterazione, andiamo a creare un nuovo array con valori casuali, e poi andiamo a ordinarlo tramite quicksort.

Dal punto di vista pratico, poiché a noi va a interessare solo il numero di confronti, non sarebbe nemmeno necessario andare a calcolare un nuovo array ogni volta, basterebbe avere la conferma che i valori sono il

più eterogenei possibili: come caso limite, immaginiamo che tutti i valori siano uguali tra loro, rappresentati da x. Allora, a ogni chiamata di QS, il pivot sarà per forza messo tutto a sx, andando a creare un albero di chiamate ricorsive che è una catena, e quindi con un totale di n livelli e con 49995000 confronti.

Per poter comunicare con il codice python, andiamo a ridirezionare l' output su un file chiamato "output.txt".

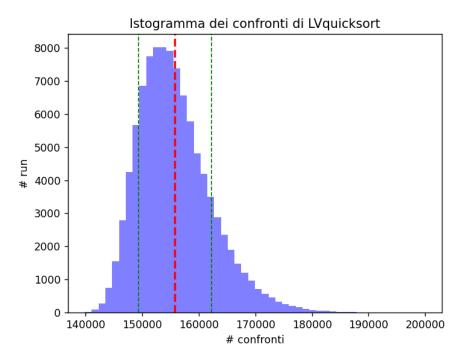
Testato su un portatile, l'esecuzione dura un paio di minuti in totale.

## PARTE 2 - PYTHON

Il programma in Python legge dal file "output.txt" e produce un istogramma tramite la libreria "matplotlib".

Il grafico prodotto ci permette di intuire la distribuzione del numero di confronti, e possiamo determinare una media e una deviazione standard empirica.

### RISULTATI OTTENUTI

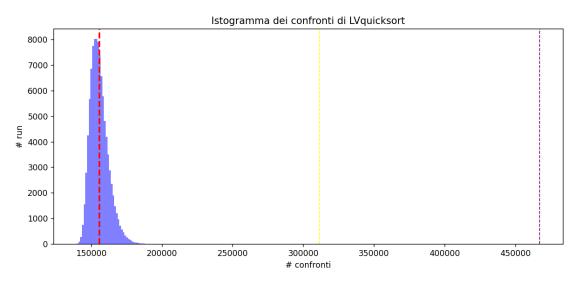


Partendo dai dati calcolati, ci possiamo ricavare empiricamente la media (rossa) e la deviazione standard (in verde).

Media = 155769

Varianza = 41632607

Deviazione Standard = 6452



Indichiamo inoltre il valore calcolato che assume il doppio e triplo della media: come possiamo osservare, non esistono run che abbiamo fatto un tale numero di confronti.

#### DISUGUAGI IANZE DI MARKOV E CHEBYSHEV

La 2 disuguaglianze ci forniscono informazioni sugli scostamenti che posso osservare empiricamente nei dati calcolati: quanto è la probabilità che ottenga un valore di confronti maggiore rispetto alla media?

Grazie a Markov osserviamo:

$$\Pr\{X \ge v\mu\} \le \frac{\mu}{v\mu} = \frac{1}{v}$$

Ovvero ci garantisce che la probabilità che una variabile casuale realizzi un valore maggiore o uguale alla sua media moltiplicata per un fattore v, è inferiore all' inverso di v.

Nel nostro esempio, ci garantisce che

- la probabilità che X superi 2\*μ è inferiore a 1/2
- la probabilità che X superi 3\*μ è inferiore a 1/3

Ciò è verificato dai nostri dati empirici: entrambe le probabilità sembra essere inferiore a 0,00001; infatti anche con un numero così elevato di iterazioni, nemmeno una volta si è verificato un caso favorevole.

Chebyshev invece garantisce:

$$\Pr\{X \ge v\mu\} \le \frac{\sigma^2}{(v-1)^2\mu^2}$$

Anche questa disuguaglianza è verificata

Dato v=2, la probabilità risulta inferiore a

$$\frac{41632607}{155769^2*(2-1)^2} = 0,0017158$$

Infatti 0,00001 < 0,0017158

Dato v=3, la probabilità risulta inferiore a

$$\frac{41632607}{155769^2*(3-1)^2} = 0,00042895$$

Infatti 0,00001 < 0,00042895

Osservando che le disuguaglianze sono verificate, abbiamo un' ulteriore conferma che i dati ottenuti siano corretti.