# Relazione al progetto

## I Parte

## Test di Uniformità

Il gruppo ha deciso di sottoporre ad un Test di Uniformità (basato sulla statistica *Chi-Quadro*) il generatore di *Lehmer* con moltiplicatore e modulo rispettivamente  $(a, m) = (48271, 2^{31} - 1)$ .

#### Note Teoriche sul test

Il test si basa sulla suddivisione dell'intervallo (0,1) (sul quale opera il generatore di *Lehmer*) in k bins , sulla generazione di n chiamate a random() e il conseguente conteggio di osservazioni che cadono all'interno del  $bin \ x\text{-}esimo \ (\forall x \in \{0,1,\ldots,k\text{-}1\})$ . Indichiamo con:

o[x] := "il numero di osservazioni che cadono nel bin x-esimo";

e[x] := "il numero atteso di osservazioni che cadono nel *bin x-esimo* quando esse sono realizzazioni di variabili aleatorie U(0,1) (ossia e[x] = n/k)".

Ebbene, quando il campione è un insieme fatto di realizzazioni di variabili aleatorie indipendenti e U(0,1) e quando n/k è sufficientemente grande  $(n/k \ge 10)$  si dimostra che la seguente statistica tende ad una variabile aleatoria *Chi-Quadro(k-1)*:

$$v = \sum_{x=0}^{k-1} \frac{(o[x] - n/k)^2}{n/k}$$

Intuitivamente, quando random() genera effettivamente realizzazioni di variabili aleatorie U(0,1) la quantità al numeratore tende ad essere piccola (poiché o[x] tende ad n/k). Sotto questa ipotesi tutta la statistica v tende ad essere piccola. Per questo motivo, fissato un livello di confidenza  $(1-\alpha)$  con  $\alpha$  solitamente pari a 0.05, e posti  $v_1^*$  e  $v_2^*$ :

 $v_1^* = idfChisquare(k-1, \alpha/2)$  e  $v_2^* = idfChisquare(k-1, 1 - \alpha/2)$ , ovvero i quantili della *Chi-Quadro(k-1)* rispettivamente di ordine  $\alpha/2$  e  $1 - \alpha/2$ 

Allora:

$$Pr(v_1^* \le v \le v_2^*) = 1 - \alpha$$

Per questo motivo si asserisce che se la statistica v è tale per cui  $v > v_2^*$  o  $v < v_1^*$  allora il test fallisce: questo accade evidentemente con probabilità  $\alpha$  (di solito 0.05) se la densità è effettivamente U(0,1).

In effetti, come verrà illustrato nel seguito della trattazione, per testare l'uniformità del generatore sotto esame verranno prodotte s statistiche, una per ogni stream messo a disposizione dal generatore di Lehmer della libreria rngs (in tutto 256 streams). In caso di uniformità ci si aspetta il fallimento del test da parte di  $s*\alpha$  (256\*0.05  $\approx$  13) statistiche: qualora ci si discostasse troppo da questo valore (per eccesso o per difetto) si solleverebbero profondi dubbi sull'uniformità del generatore.

# Motivazioni di impiego del test e relativi punti di forza e debolezza

Certamente il primo test da sottoporre ad un generatore è il test di uniformità. Esso svolge un ruolo essenziale per l'identificazione di tutte le implementazioni non corrette già dal punto di vista della *flatness*. Tuttavia l'aver superato il test in questione da parte di un generatore non implica la sua bontà: ad esempio questo test non tiene affatto conto dell'ordine con il quale sono riempiti i *bins*. Per questo motivo viene detto test di randomicità statisticamente *debole*.

#### **Codice**

L'implementazione del test è stata sviluppata in linguaggio *C*, utilizzando le librerie *rngs* (generatore di *Lehmer multistream*) e *rvms* (quantili *Chi-Quadro*). Di seguito il codice nel file *chisquare.c*:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
#include "rngs.h"
#include "rvms.h"
#define K 1000
                    /*It is the number of bin (K \ge 1000)*/
#define N 10000
                     /*It is the number of variate for STREAM (N >=
10*K)*/
#define ALFA 0.05
                    /*Level of confidence of Chi-Square test*/
#define STREAMS 256 /*Considered STREAMS*/
double chiSquareByStream(int index) {
/*Return the Chi-Square statistic based on N variates selected by STREAM
index*/
     double expected = (N/K);
     double statistic = 0;
     int o[K];
     int x;
     int i;
     for (x = 0 ; x < K ; x++)
          o[x] = 0;
     SelectStream(index);
     for (i = 0 ; i < N ; i++) {
          x = floor((Random())*K);
          o[x]++;
     for (x = 0 ; x < K ; x++) {
          statistic = statistic + (double) (pow((o[x] - expected) , 2)) /
(expected);
     return statistic;
}
```

```
double* chiSquare() {
/*Return all 256 Chi-Square statistics, one for STREAM*/
     double* V = (double*)malloc(STREAMS*sizeof(double));
     if(V==NULL) {
           perror("Error in malloc\n");
           exit(1);
     }
     int i;
     for (i = 0 ; i < STREAMS ; i++)
          V[i] = 0;
     for(i = 0; i < STREAMS; i++)
           V[i] = chiSquareByStream(i);
     return V;
}
double computeV1(void){
/*Return idfChisquare(K â^' 1, ALFA / 2)*/
     return idfChisquare((long)(K - 1), (double)(ALFA / 2));
}
double computeV2(void){
/*Return idfChisquare(K \hat{a}' 1, 1 - ALFA / 2)*/
     return idfChisquare((long)(K - 1), (double)(1 - (ALFA / 2)));
}
void destroy(double* v) {
/*Free heap*/
     free(v);
}
int writeData(void){
/*Write results of chiSquare() on data.txt"*/
     FILE* fd;
     int i;
     fd = fopen("data.txt", "a");
     if(fd==NULL) {
          perror("Error opening file");
           exit(1);
     }
     double* V = chiSquare();
     for (i = 0 ; i < STREAMS ; i++)
           fprintf(fd, "%0.2f,", V[i]);
```

```
fprintf(fd, "%0.2f,", computeV1());
fprintf(fd, "%0.2f", computeV2());

destroy(V);
fclose(fd);

return 0;
}
int main(void)
{
  int i = writeData();

  if(i != 0)
      return EXIT_FAILURE;
  else
      return EXIT_SUCCESS;
}
```

Il numero di *bin* è impostato a 1000 e dunque per rendere la statistica utilizzabile n è impostato a 10.000 ( $n/k \ge 10$ ). L'algoritmo costruisce un array di 256 statistiche (una per *stream*), salvate successivamente nel file *data.txt* nel formato  $stat_0$ ,  $stat_1$ , ...,  $stat_255$  appendendo infine i due quantili  $v_1^*$  e  $v_2^*$ .

## Visualizzazione dello scatter plot e conclusioni

I dati scritti sul file data.txt sono utilizzati dall'applicazione statistica R per visualizzare su uno  $scatter\ plot$  tutte le 256 statistiche ottenute e verificare il superamento o meno del test da parte del generatore di  $Lehmer\ (a,m)=(48271,\ 2^{31}-1)$ . Nella pagina successiva è inserita l'immagine dello  $scatter\ plot$  ottenuto. Sulle ascisse vi è il numero dello stream considerato e sulle ordinate il valore della statistica ottenuta dal test di uniformità sul generatore associato. Le linee orizzontali che corrispondono rispettivamente ai punti sulle ordinate di valore circa 913.3 e 1088.5 rappresentano i quantili della Chi- $Quadro\ v_1^*$  e  $v_2^*$ . È evidente che vi sono 8 punti minori del quantile  $v_1^*$  (troppa uniformità) e 6 punti maggiori del quantile  $v_2^*$  (assenza di uniformità). Dunque il test di uniformità in tutto fallisce 14 volte: tuttavia era stato precedentemente asserito che in caso di uniformità da parte del generatore ci si aspettasse che circa  $s^*\alpha$  (in questo caso 13) statistiche fallissero. Per questo motivo possiamo concludere che il generatore in questione supera positivamente il test di uniformità.

K = 1000 N = 10000

