

# Parallel Computing Conteggio di bigrammi e trigrammi Midterm

Massimiliano Mancini

Anno accademico 2019/20

#### 1 Introduzione

Il conteggio dei bigrammi e trigrammi trova applicazione sia nello studio della struttura dei linguaggi naturali [1] che in alcune tecniche di crittoanalisi classica come, per esempio, l'analisi delle frequenze [2] o in presenza del cifrario playfair. Il codice presentato con il seguente elaborato mette in evidenza come poter sfruttare tecniche di programmazione parallela, attraverso l'utilizzo dell'interfaccia applicativa **openmp**, per il conteggio di bigrammi e trigrammi in file di testo opportunamente predisposti.

### 2 Approccio utilizzato

Per il tipo di problema che ci troviamo ad affrontare, riorganizzeremo la computazione secondo uno schema di scomposizione dei dati (data decomposition). I blocchi di dati (chunk) avranno forma lineare (blockwise) e ogni thread riceverà n/p elementi dell'array oggetto della scomposizione dove n rappresenta il numero di elementi da analizzare, nel nostro caso caratteri alfabetici e p il numero di processori o thread. Il pattern utilizzato è di tipo loop parallelism in un ottica Single Program Multiple Data (SPMD).

### 3 Ambiente di sviluppo

Per la realizzazione del programma principale e dei programmi di supporto è stato inizialmente utilizzato l'ambiente **mingw** [3] su sistema operativo windows 10 (Figura 1), questo ha consentito una prima stesura in locale su hardware non particolarmente performante, ovvero un Dell Latitude E7250 con un solo processore fisico a due core.

Successivamente, il codice è stato migrato su piattaforma google cloud con caratteristiche superiori: un socket, 4 cores ognuno in grado di eseguire due threads per un totale di 8 CPU (Listato 1).

L'accesso al cloud è garantito attraverso una connessione ssh utilizzata anche in modalità sftp per l'accesso ai file sorgenti al fine di elaborarli con l'editor notepad++.

```
Architecture:
                          x86_{-}64
                          32-bit, 64-bit
CPU \text{ op-mode}(s):
Byte Order:
                          Little Endian
CPU(s):
On—line CPU(s) list:
                         0 - 7
Thread(s) per core:
                          2
Core(s) per socket:
                          4
Socket(s):
                          1
NUMA node(s):
                          1
                          GenuineIntel
Vendor ID:
CPU family:
Model:
                          63
                          Intel(R) Xeon(R) CPU @ 2.30GHz
Model name:
Stepping:
CPU MHz:
                          2300.000
BogoMIPS:
                          4600.00
Hypervisor vendor:
                         KVM
Virtualization type:
                          full
L1d cache:
                          32K
L1i cache:
                          32K
L2 cache:
                          256K
L3 cache:
                          46080K
NUMA node0 CPU(s):
                          0 - 7
```

# 4 Compilazione dei sorgenti

```
Il file principale main è compilato con i seguenti parametri g++ -Wall -Wextra -O3 -fopenmp main.cpp -o main oppure, in modalità non parallela g++ -Wall -Wextra -O3 main.cpp -o mainO
In entrambi i casi la compilazione avviene senza errori né avvisi (warning) grazie ad alcune macro di tipo #ifdef _OPENMP che includono alcune righe di codice e direttive dell'interfaccia openmp solo in caso di presenza dell'apposita libreria (-fopenmp).
```

# 5 Utilizzo dei programmi

Il programma maino, compilato senza includere la libreria openmp, ovvero nella versione sequenziale, accetta due parametri: il file da analizzare e il numero di caratteri da analizzare. Se il numero di caratteri da analizzare è superiore alla

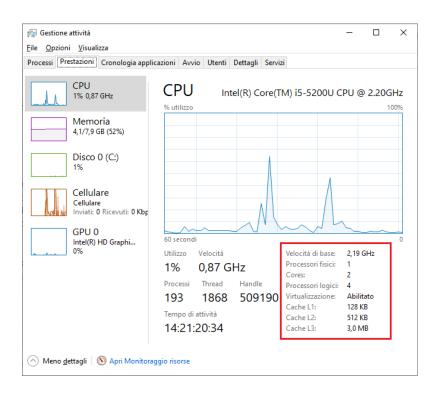


Figura 1: Processori su portatile Dell

dimensione del file, il programma analizzerà tutti i caratteri che compongono il file.

Il programma main accetta un ulteriore parametro che rappresenta il numero di thread da utilizzare per il conteggio dei bigrammi e trigrammi.

L'esecuzione del programma, sia in versione sequenziale che in versione parallela, porta alla produzione di tre file di testo:

- bigrams.txt che riporta in ordine alfabetico i bigrammi e il relativo numero di occorrenze;
- trigrams.txt che riporta in ordine alfabetico i trigrammi e il relativo numero di occorrenze;
- log.txt che riporta i tempi della parte del programma parallela indicando il numero di thread utilizzati per l'elaborazione, il numero di caratteri analizzati e il tempo di esecuzione

Per esempio il comando

./main file1.txt 10000000000 8 esegue il conteggio dei bigrammi e dei trigrammi nel file file1.txt per una dimensione massima di 10 GiB utilizzando 8 thread.

### 6 Tempi e performance

Il tipo di compito affrontato in questo elaborato è caratterizzato da lunghi tempi di lettura del file che se non considerati nel giusto contesto, rischiano di confondere i risultati finali. Proprio per questa ragione si è deciso di conteggiare solo il tempo della componente parallela del programma. L'intero programma è suddivisibile in tre sezioni di cui solo quella centrale è parallela:

- 1. Lettura del file da disco: questa fase è lenta e dipende dall'accesso al disco. La parallelizzazione di questa sezione sarebbe controproducente nel contesto di questo elaborato. Un'ipotesi di parallelizzazione dovrebbe partire da sistemi distribuiti con diversi dischi fisici che leggono file diversi.
- 2. Conteggio dei bigrammi e trigrammi: questa è la fase per la quale ci interessa produrre il massimo speedup. Tutto il contenuto del file è infatti stato caricato in memoria centrale e vogliamo sfruttare l'interfaccia openmp e i core a nostra disposizione per ridurre al massimo il tempo di conteggio. I risultati del conteggio sono posti di nuovo in memoria in due vettori di dimensione n² e n³ (dove n rappresenta il numero di lettere dell'alfabeto, ovvero 26) per il conteggio rispettivamente di bigrammi e trigrammi. Si noti che da un punto di vista della programmazione, il conteggio dei bigrammi e dei trigrammi avviene in un unico ciclo for. Un'eventuale implementazione naïf avrebbe potuto implementare due diversi cicli, eventualmente in parallelo ma con performance peggiori.

3. Scrittura dei risultati: il contenuto dei due vettori di cui al punto precedente viene scritto su disco. Di nuovo, questa sezione, è sequenziale sia perché particolarmente rapida che per evitare accessi paralleli al disco che sappiamo peggiorare i tempi complessivi.

Listing 2: Output di TOP

```
top — 17:14:23 up 1:35, 2 users, load average: 1.60, 0.35, 0.18
Threads: 16 total, 16 running, 0 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
%Cpu(s): 64.9 us, 4.4 sy, 0.0 ni, 30.6 id, 0.0 wa, 0.0 hi, 0.0 si, 0
KiB Mem: 20565084 total, 528272 free, 10117360 used, 9919452 buff/cach
KiB Swap: 0 total, 0 free, 0 used. 10128240 avail Mem
                                                                                                                 0.0 si, 0.
buff/cache
   PID USER
                                  ΝI
                                             VIRT
                                                           RES
                                                                       SHR S %CPU %MEM
                                                                                                          TIME+ COMMAND
          massimi+
massimi+
massimi+
                                    0 9908052 9.316g
0 9908052 9.316g
0 9908052 9.316g
                                                                     2976 R 70.7
2976 R 44.0
2976 R 41.3
2976 R 36.3
  5064
          massimi+
                                        9908052
                                                      9.316g
                                                                                                       0:01.09
                                                                                                                     main
                                                      9.316g
          massimi+
massimi+
                                                                                 36.0
36.0
                                                                                                                    main
main
  5060
                                        9908052
                                                                      2976
                                                                                                       0:01.08
  5061 \\ 5062
          massimi+
                                                         316g
  5070
          massimi+
                                        9908052
                                                      9.316g
                                                                     2976
                                                                                  30.3
                                                                                                       0:00.91
                                                                     2976 R
2976 R
2976 R
          massimi+
massimi+
  5068
                                        9908052
  5066
                                        9908052
          massimi+
                                                      9.316g
                                                                                                       0:00.83
                                                                                                                     main
  5071
          massimi+
                                        9908052
                                                      9.3169
                                                                     2976 B.
                                                                                                       0:00.82
                                                                                                                     main
                                        9908052
9908052
          massimi+
  5069
          massimi+
                                        9908052
                                                      9.316g
  5067 massimi+
                                       9908052
                                                      9.316g
                                                                     2976 R 26.3
                                                                                                       0:00.79
          17:14:26 up
                                                              load average: 1.60,
                                1:35,
                                             2 users,
                                                                                                 0.35,
                                1:55, 2 users, load average: 1:00, 0.55, 0.1, 16 running, 0 sleeping, 0 stopped, 0: 0.0 sy, 0.0 ni, 0.0 id, 0.0 wa, 0.0 hi, total, 528188 free, 10117412 used, 9919484 total, 0 free, 0 used. 10128168
Threads: 16 total,
%Cpu(s):100.0 us,
                                                                                                            0 zombie
0.0 si
KiB Mem : 20565084
KiB Swap: 0
   PID USER
                                                           RES
                                                                       SHR S %CPU %MEM
                                  NI
                                             VIRT
                                                                                                          TIME+ COMMAND
  5060 massimi+
5062 massimi+
                                       9908052 9.316g
9908052 9.316g
                                                                                                                     main
  5067
          massimi+
                                        9908052
                                                      9.316g
                                                                     2976 R
                                                                                  50.2
                                                                                                       0:02.30
                                                                                                                     main
  5069
          massimi+
massimi+
                                        9908052
                                                                      2976 R
                                                                                                       0.02 31
                                                                     2976
2976
                                        9908052
                                                                                                       0:02.39
          massimi+
                                                      9.316g
                                                      9.316g
9.316g
9.316g
  5059
          massimi+
                                        9908052
                                                                     2976 R
                                                                                  49.8
                                                                                           47.5
                                                                                                       0:02.74
                                                                                                                     main
  5061
5063
                                        9908052
9908052
                                                                     2976
2976
          massimi+
                                        9908052
                                                                                  49.8
  5064
          massimi+
                                                      9.316g
                                                                     2976 R
                                                                                                       0:02.59
                                                                                                                     main
                                                      9.316g
  5065
          massimi+
                                        9908052
                                                                      2976 B
                                                                                  49.8
                                                                                           47 5
                                                                                                       0.02 30
                                                                     2976
2976
2976
2976
                                                                                           47.5
47.5
47.5
47.5
                                                                                  49.8
49.8
49.5
  5068
          massimi+
                                        9908052
                                                      9.316g
                                                                                                       0:02.39
                                                                                                                     main
```

Durante i vari test sono state catturate alcune schermate del comando top -H -p <pid> allo scopo di verificare che effettivamente tutti i thread fossero stati avviati come richiesto. Una schermata esemplificativa catturata durante l'esecuzione con 16 thread, è riportata in Listato 2

Per accumulare dati di performance è stato predisposto un piccolo bash script che richiama il programma principale con un numero crescente di caratteri da analizzare, da 1 GiB fino a 10 GiB e un numero crescente di thread da 1 fino a 16.

Si noti come i tempi di esecuzione della versione sequenziale del programma siano leggermente inferiori rispetto alla versione parallela invocata con un solo thread. Le righe seguenti mostrano il file di log che ha registrato i tempi indicando con 0 la versione sequenziale e con 1 la versione con un solo thread, sullo stesso file, analizzando 5 GiB con tempi intorno agli 11.7 secondi.

0, 5000000000, 11.6025

```
0, 5000000000, 11.5712
```

- 0, 5000000000, 11.5506
- 1, 5000000000, 11.8045
- 1, 5000000000, 11.7958
- 1, 5000000000, 11.7889

#### 7 Accuratezza

Sebbene il programma accetti qualsiasi tipo di file di testo ed esegua una sanificazione dei caratteri in fase di analisi, se si utilizza un file composto da soli caratteri alfabetici (a-z), l'accuratezza del conteggio è perfetta. Per condurre opportune verifiche di accuratezza, è stato predisposto un secondo eseguibile genfile che, ricevuto in input il numero di caratteri, genera sia il file di caratteri casuali che ulteriori due file con il numero di bigrammi e trigrammi in esso presenti. Tali file possono essere utilizzati per un confronto dell'output prodotto dal programma main.

Nel caso si intenda sanificare un generico file di testo, può essere utilizzato il programma preparefile che produce un file adatto all'utilizzo con main.

### 8 Metodo di rilevazione dei tempi di esecuzione

I tempi di esecuzione della parte parallela del codice sono rilevati attraverso high\_resolution\_clock. Una prima rilevazione è fatta immediatamente prima l'ingresso della sezione parallela e una seconda rilevazione all'uscita della stessa. La classe std::chrono::duration fornisce il corretto intervallo.

#### 9 Direttive OPENMP

Nel codice sono utilizzate due sole direttive dell'interfaccia applicativa OPENMP:

 #pragma omp parallel default(none) shared(buffer, length, freqb, freqt, blocksize)

Si utilizza la clausola default(none) e si condividono soltanto le variabili necessarie:

- buffer, length che contengono rispettivamente la totalità dei caratteri da analizzare e la sua dimensione;
- freqb, freqt ossia i vettori che conterranno i conteggi (le frequenze)
   di bigrammi e trigrammi;
- blocksize ossia la dimensione di ogni chunk di buffer da assegnare a ogni thread. Per ottenere la massima accuratezza, tale dimensione viene calcolata come il multiplo di 6 più vicino al quoziente ottenuto dividendo il numero di caratteri da analizzare per il numero di thread. La scelta del numero 6 sarà esposta nella prossima sezione.

• #pragma omp for reduction (+:freqb,freqt) schedule (static, blocksize)

Il blocco di dati da analizzare viene suddiviso tra i diversi thread in un
pattern di tipo loop parallelism. Alla fine del ciclo i vettori freqb e freqt sono oggetto di riduzione tramite l'operazione di somma. Per mantenere l'accuratezza del conteggio viene utilizzata la clausola schedule
(static, blocksize) che garantisce che la suddivisione avvenga solo in
punti predeterminati.

### 10 Algoritmo

L'algoritmo utilizzato consente il conteggio in un unico passaggio di bigrammi e trigrammi componendo un piccolo vettore di 6 caratteri in modo possano essere conteggiati 3 bigrammi e 2 trigrammi contemporaneamente. Da qui dipende la scelta di suddividere il file in multipli di 6 per garantire l'accuratezza dei conteggi. I bigrammi e trigrammi individuati incrementano i relativi contatori nei due vettori freqb e freqt i cui indici sono linearizzati proprio a partire dal bigramma o trigramma individuato. Sebbene la compilazione con -03 sia già sufficiente, per migliorare ulteriormente le performance in questa parte di codice viene fatto un unrolling di un eventuale ciclo interno che scorra i tre bigrammi e i due trigrammi. La parte significativa di codice è riportata in Listato 3.

Listing 3: Algoritmo principale

```
for (long long int j = 0; j \ll length; j++) {
    // current char
    cc = buffer[j];
    // sanitization
    if (cc >= 'A' \&\& cc <= 'Z') {
        cc = cc + 32;
    // insert char in c buffer
    if (cc >= 'a' \&\& cc <= 'z') {
        c[i] = cc;
        i++;
    }
    // if c buffer is full, count 3 bigrams and 2 trigrams
    // avoid another for cicle by unrolling
    if (i == 6) {
        ib = (c[0] - 'a') * NL + c[1] - 'a';
        freqb[ib] = freqb[ib] + 1;
        ib = (c[2] - 'a') * NL + c[3] - 'a';
        freqb[ib] = freqb[ib]+1;
```

```
ib = (c[4] - 'a') * NL + c[5] - 'a';
freqb[ib] = freqb[ib]+1;
it = (c[0] - 'a') * NL2 + (c[1] - 'a') * NL + c[2] - 'a';
freqt[it] = freqt[it]+1;
it = (c[3] - 'a') * NL2 + (c[4] - 'a') * NL + c[5] - 'a';
freqt[it] = freqt[it]+1;

// reset c buffer
i = 0;
}
```

#### 11 Analisi dei risultati

Sia la versione sequenziale che quella parallela del programma principale producono un file di log su cui vengono registrati i dati significativi di ogni esecuzione, in particolare il numero di thread utilizzati (0 nel caso della versione sequenziale), il numero di caratteri analizzati e il tempo impiegato per il conteggio corrispondente alla porzione parallela del codice. Dall'analisi dei tempi è stata volutamente rimossa la parte sequenziale del programma perché si tratta soltanto di operazioni di lettura e scrittura su disco che hanno tempi di molto superiori a quelli necessari per il conteggio dei bigrammi e trigrammi che rappresenta la parte parallela. Condurremo quindi le nostre analisi considerando nullo il tempo di esecuzione non parallela per concentrarci solo sulla parte parallelizzata.

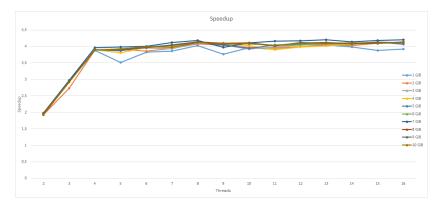


Figura 2: Speedup

Ricordando la formula dello speedup

$$S_P = \frac{t_s}{t_P}$$

dove  $t_s$  è il tempo di esecuzione sequenziale e  $t_P$  è il tempo di esecuzione parallela e P il numero di processori, come osservabile in Figura 2, questi ha un

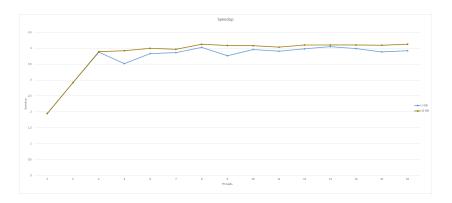


Figura 3: Speedup per 1 e 10 GiB

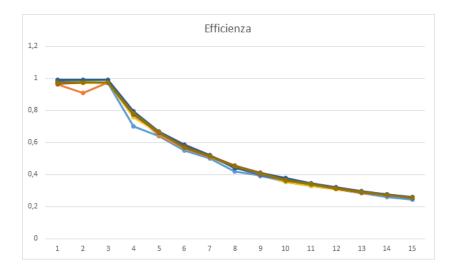


Figura 4: Efficienza

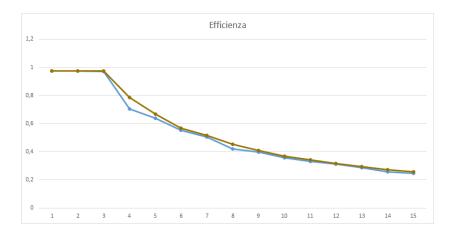


Figura 5: Efficienza per 1 e 10 GiB

andamento lineare in caso di P<5. Con P>4 non si osserva speedup nemmeno in presenza di file di grandi dimensioni (10 GiB). L'andamento è confermato anche dalla rilevazione dell'efficienza visualizzabile in Figura 4. Ricordiamo che l'efficienza è data dallo speedup diviso il numero di processori. Analizzando il comportamento nei due casi estremi, 1GiB e 10 GiB, come riportato in Figura 3 e Figura 5, si osserva che una maggiore quantità di dati favorisce un comportamento più stabile.

### Codici

#### Listing 4: main

```
#include <fstream>
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <cstring>
#include <cstring>
#include <ctrono>
#include <ctrono>
#include <ctrime>
#include <cstdlib>
#include <comp.h>
 // Number of letters
#define NL 26
#define NL2 NL*NL
#define NL3 NL*NL*NL
 int main(int argc, char *argv[])
        // Checking parameters, if openmp is activated then number of threads is allowed \# if \ defined (\mbox{\scriptsize .OPENMP})
        if (argc < 3) {
    std::cout << "Usage: " << argv[0] << " <filename > <size > <num-threads > \n";
    return 1;
       } #else
if (argc < 2) {
    std::cout << "Usage: " << argv[0] << " <filename > <size > \n";
    return 1;
}
        // Some counters
char c1 = 'a';
char c2 = 'a';
char c3 = 'a';
        // File length long long int length = 0;
        #if defined(_OPENMP)
        int nthreads = atoi(argv[3]);
        // check if second argument is
if (nthreads < 1) {
    std::cout << "Warning: invalid threads number. Default to 4 threads\n";
    nthreads = 4;
}</pre>
        }
#else
int nthreads = 0;
#endif
        // open up all files input and output
std::ifstream is (argv[1], std::ifstream::in);
std::ofstream ob ("bigrams.txt", std::ofstream::out);
std::ofstream ot ("trigrams.txt", std::ofstream::out);
std::ofstream log ("log.txt", std::ofstream::app);
        if (is) {
    is.seekg (0, is.end);
    length = is.tellg();
    is.seekg (0, is.beg);
} else {
    std::cout << "Error in open input file " << argv[1];</pre>
        length \ = \ std::min(length \ , \ atoll(argv[2]));
        // allocate memory for reading file:
char* buffer = new char [length];
        // read data as a block:
is.read (buffer, length);
        // start time for parallel part (consumers)
t1 = std::chrono::high_resolution_clock::now();
        #if defined (_OPENMP)
        // set numeber of threads
```

```
omp_set_num_threads(nthreads);
 // set block size to the nearest multiple of 6 in order to avoid bi/trigrams shift long long int blocksize = ((length/nthreads)/6)*6; #pragma omp parallel default(none) shared(buffer, length, freqb, freqt, blocksize)
            int c[6] = {0};
int cc = 0;
int i = 0;
int ib = 0;
int it = 0;
             #if defined (_OPENMP)
             #pragma omp for reduction (+:freqb, freqt) schedule (static, blocksize)
             for (long long int j = 0; j <= length; j++) {
    // current char
    cc = buffer[j];
                        // sanification
if (cc >= 'A' && cc <= 'Z') {
    cc = cc + 32;
                        // insert char in c buffer if (cc >= 'a' && cc <= 'z') { c[i] = cc; i++;
                      i ++;
}
// if c buffer is full, count 3 bigrams and 2 trigrams
// avoid another for cicle by unrolling
if (i == 6) {
   ib = (c[0] - 'a') * NL + c[1] - 'a';
   freqb[ib] = freqb[ib] + 1;
   ib = (c[2] - 'a') * NL + c[3] - 'a';
   freqb[ib] = freqb[ib] + 1;
   ib = (c[4] - 'a') * NL + c[5] - 'a';
   freqb[ib] = freqb[ib] + 1;
   it = (c[0] - 'a') * NL2 + (c[1] - 'a') * NL + c[2] - 'a';
   freqt[it] = freqt[it] + 1;
   it = (c[3] - 'a') * NL2 + (c[4] - 'a') * NL + c[5] - 'a';
   freqt[it] = freqt[it] + 1;
                                  // reset c buffer i = 0;
                      }
 t2 = std::chrono::high_resolution_clock::now();
time_span = std::chrono::duration_cast<std::chrono::duration<double>>(t2 - t1);
 \log << \  \, nthreads << \  \, ", \  \, " << \  \, length << \  \, ", \  \, " << \  \, time\_span.count() << \  \, " \backslash n";
  for (int i = 0; i < NL2; i++) {
   if (freqb[i] > 0) {
     ob << c1 << c2 << " " << freqb[i] << "\n";</pre>
           \begin{array}{c} \\ c2 &= c2 \,+\, 1; \\ if \; (c2 > \begin{subarray}{c} 'z') \; \{ \\ c2 &= \begin{subarray}{c} c2 &= \begin{subarray}{c} a \\ c1 &= c1 \,+\, 1; \end{array} \end{array} 
}
c1 = 'a';
c2 = 'a';
for (int i = 0; i < NL3; i++) {
    if (freqt[i] > 0) {
        ot << c1 << c2 << c3 << " " << freqt[i] << "\n";
}
           \begin{array}{c} \\ \text{if} & (\,c\,2\,>\,\,\,'\,z\,\,'\,) & \{ \\ & c\,2\,=\,\,\,'\,a\,\,'\,; \\ & c\,1\,=\,c\,1\,\,+\,\,1\,; \end{array} 
 }
  free (buffer);
  ob. close():
 ot.close();
log.close();
```

}

```
#include <fstream>
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <stdio.h>
#include <cstdlib>
#include <time.h>
#define NL 26
#define NL2 NL*NL
#define NL3 NL*NL*NL
 int main(int argc, char *argv[])
           // Checking parameters, if openmp is activated then number of threads is allowed if (argc < 2) { std::cout << "Usage: " << argv[0] << " <filename > <size > \n";
          // Some counters
char c1 = 'a';
char c2 = 'a';
char c3 = 'a';
          // open up all files input and output
std::ofstream of (argv[1], std::ofstream::out);
std::ofstream ob ("gen_bigrams.txt", std::ofstream::out);
std::ofstream ot ("gen_trigrams.txt", std::ofstream::out);
          // File length
long long int length = 0;
length = atoll(argv[2]);
          char c[6] = {0};
int ib = 0;
int it = 0;
int i = 0;
           srand (time (NULL));
           for (long long int j = 0; j <= length; j++) { c[i] = rand() % 26 + 97;
                     i++;
                   if (i == 6) {
    ib = (c[0] - 'a') * NL + c[1] - 'a';
    freqb[ib] = freqb[ib] + 1;
    ib = (c[2] - 'a') * NL + c[3] - 'a';
    freqb[ib] = freqb[ib]+1;
    ib = (c[4] - 'a') * NL + c[5] - 'a';
    freqb[ib] = freqb[ib]+1;
    it = (c[0] - 'a') * NL2 + (c[1] - 'a') * NL + c[2] - 'a';
    freqt[it] = freqt[it]+1;
    it = (c[3] - 'a') * NL2 + (c[4] - 'a') * NL + c[5] - 'a';
    freqt[it] = freqt[it]+1;
                               for (int k = 0; k \le 5; k++) {
of << c[k];
                               } i = 0;
                    }
          }
           for (int i = 0; i < NL2; i++) {
    if (freqb[i] > 0) {
        ob << c1 << c2 << " " << freqb[i] << "\n";
}</pre>
                   }
}
c1 = 'a';
c2 = 'a';
for (int i = 0; i < NL3; i++) {
    if (freqt[i] > 0) {
        ot << c1 << c2 << c3 << " " << freqt[i] << "\n";
}</pre>
```

```
c2 = c2 + 1;

} if (c2 > 'z') {

c2 = 'a';

c1 = c1 + 1;

}

of.close();

ob.close();

ot.close();
```

#### Listing 6: preparefile

```
#include <fstream>
#include <iostream>
#include <iostream>

{
    if (argc < 1) {
        std::cout << "Usage: " << argv[0] << " <filename>\n";
        return 1;
    }

    std::ifstream is (argv[1], std::ifstream::in);
    std::ofstream os ("preparedFile.txt", std::ofstream::out);

    char cc = 'a';

    while (is >> std::noskipws >> cc) {
        if (cc >= 'A' && cc <= 'Z') {
            cc = cc + 32;
        }

        if (cc >= 'a' && cc <= 'z') {
            os << cc;
        }
    }

    is.close();
    os.close();
}</pre>
```

Listing 7: runtests

# Riferimenti bibliografici

- [1] Michael John Collins. «A New Statistical Parser Based on Bigram Lexical Dependencies». In: Proceedings of the 34th Annual Meeting on Association for Computational Linguistics. ACL '96. Santa Cruz, California: Association for Computational Linguistics, 1996, pp. 184–191. DOI: 10.3115/981863.981888. URL: https://doi.org/10.3115/981863.981888.
- [2] Helen F. Gaines. Cryptanalysis: A Study of Ciphers and Their Solution. Dover Publications, apr. 1989. ISBN: 0486200973.
- [3] mingw-w64 GCC for Windows 64 & 32 bits. http://mingw-w64.org/.